

L'ORIC A AND

FABRICE BROCHE



SORACOM
editions
INFORMATIQUE

L'ORIC
ANU

FABRICE BROCHE

L'ORIC
ANU



SORACOM
editions
INFORMATIQUE

INTRODUCTION

A) INTRODUCTION

1-But de l'ouvrage

Ce livre est unique en son genre: Il se propose d'aller au plus profond de la structure logicielle d'un ordinateur, en commentant toute sa mémoire morte, la ROM BASIC.

Ce commentaire se situe à deux niveaux:

-Commentaire du code machine, ligne par ligne, et ce pour les 16 K. Chaque routine est expliquée, pour rendre sa compréhension et son utilisation accessible à tous. Les routines les plus compliquées sont accompagnées d'organigrammes.

-Chapitres généraux, faisant le point sur un thème précis: la gestion des entrée/sortie, le fonctionnement d'un interpréteur etc.

Et c'est là la nouveauté par rapport aux ouvrages du genre, quel que soit l'ordinateur considéré. Il existait jusqu'à présent deux types d'ouvrages: ceux qui donnaient un listing commenté de la ROM, sans autre explication, ce qui n'est utile que pour celui qui connaît déjà le principe des routines employées, ou ceux qui sont une sorte de recueil de connaissances sur une machine, ils ne sont alors pas exhaustifs, et décrivent l'utilisation plus que le fonctionnement.

Cet ouvrage fait donc la synthèse de tout ce que l'on peut savoir sur l'Oric.

Sa lecture ne requiert que peu de connaissances particulières: il suffit de connaître le jeu d'instruction du 6502, et d'avoir le goût de comprendre ce qui se passe.

A ce sujet, il n'est de meilleur apprentissage du langage assembleur que d'analyser des programmes écrits très correctement: l'effet des mnémoniques s'assimile tout seul au fur et à mesure de la lecture de la ROM.

Une dernière précision: ce livre s'adresse surtout aux possesseurs d'Oric-1 et Atmos, mais il intéressera tous les utilisateurs de Basic Microsoft: les routines sont exactement les mêmes, à l'emplacement près. les possesseurs de COMMODORE 64, APPLE II, VIC 20 etc.. sont donc concernés.

2-Comment lire le livre

La lecture peut se faire à deux niveaux

-Niveau consultation: on veut juste savoir comment utiliser telle ou telle routine, ou savoir s'il existe une routine qui... Il suffit de se reporter au répertoire des routines, classées par thèmes, et de consulter l'en-tête des routines, qui indique les paramètres en entrée, et les résultats retournés.

-Niveau approfondissement des connaissances: il s'agit cette fois d'une lecture attentive des routines, du principe de fonctionnement etc..

Il est dans tous les cas conseillé de parcourir l'ensemble du livre, pour savoir où chercher le renseignement souhaité.

L'ensemble des commentaires est conçu de telle sorte que le lecteur qui a lu attentivement tout l'ouvrage doit être capable d'écrire un BASIC.

A part les quelques notices techniques dont la liste est donnée en annexe, tous les renseignements et commentaires sont le fruit de recherches personnelles. Tout ce qui est avancé dans cet ouvrage a été scrupuleusement vérifié, mais des erreurs peuvent bien entendu subsister.

B) CONVENTIONS ET NOTATIONS

Pour éviter d'alourdir le commentaire, un certain nombre de conventions ont été adoptées.

1-Structure du commentaire

Le début d'une routine est repéré par un titre centré et en majuscules.

Des séparations logiques à l'intérieur d'une routine sont repérées par un titre non centré et en minuscules.

Le titre décrit le plus précisément possible l'action globale de la routine.

Un titre comprend parfois des mots entre parenthèses:

Par exemple, COMMANDE: il s'agit de la routine d'exécution d'une commande du BASIC.

Ex: 'RUN' (COMMANDE)

De même, FONCTION et OPERATEUR indiquent l'exécution d'une fonction ou d'un opérateur.

Les commentaires généraux sur la routine sont repérés à l'aide de noms génériques:

Entrée: désigne les paramètres particuliers qui doivent être positionnés correctement pour avoir les résultats escomptés.

Sortie: désigne les paramètres retournés par la routine, ainsi que quelques renseignements indirectement liés, mais utilisés dans la ROM, ou utilisables, du type registre inchangé, indicateur positionné etc...

Programmation: des remarques sur les astuces employées, ou sur les manques d'optimisation. Ce genre de remarque est surtout fait dans le corps du commentaire.

Principe: explique le principe général de la routine, éventuellement aidé par des organigrammes ou divers schémas.

Bogue: signale les erreurs de programmation qui font que la routine ne donne jamais (ou pas toujours) le résultat escompté. Elles sont plus nombreuses qu'on le croit !

D'autres noms génériques sont parfois employés, ils parlent alors d'eux même et il est inutile de s'étendre sur leur signification.

La structure du listing est peu classique, mais très pratique: il donne les deux ROM's en parallèle, sachant que bien souvent, les routines sont les mêmes, mais décalées simplement. Là où les ROM's diffèrent, des points de suspension remplacent le listing (en aucun cas la linéarité du listing n'est rompue).

Le premier listing est toujours celui de la V1.0, et le deuxième celui de la V1.1 .

Les mnémoniques sont bien entendu standards. Toutefois, les modes d'adressages ont une syntaxe particulière, adoptée pour réduire la place du listing et donc privilégier le commentaire.

Voici les conventions utilisées pour les modes d'adressages:

LSR A	Adressage accumulateur
LJA #12	Immédiat: charge A avec le code hexa #12
LDA #'2'	Immédiat: charge A avec le code ASCII de 2, soit #32
LDA #&END	Immédiat: charge A avec le token du mot clé, soit ici #80
STX 0230	Absolu (argument en hexadécimal)
ADC 91	Page 0 (argument en hexadécimal)
TXA	Implicite
LJA (12,X)	Pré indexé indirect (jamais utilisé dans la ROM)
LDA (E9),Y	Post indexé indirect (argument en Hexadécimal)
STA 40,X	Page 0 indexé
LDY 0235,X	Absolu indexé
BNE C570	Relatif
JMP \$C000	Saut
JMP (0091)	Indirect

Un mnémonique spécial est utilisé: **BYT**, qui indique l'entrée d'octets,

d'adresse (stockées poids faible d'abord), ou de chaînes de caractères.

Ex:C3AA C3A6 BYT ' ERROR'

Un commentaire revient souvent en regard des branchements relatifs: Inconditionnel. Il signifie que compte tenu de la position des indicateurs concernés, le branchement sera toujours effectué.

Une dernière précision: toutes les tables, ainsi évidemment que le listing, ont été générés par programme et non recopiées, ce qui devrait assurer un listing exempt d'erreur.

2-Abréviations

Tous les registres et indicateurs du 6502 sont repérés directement par leur lettre en majuscule:

A=Accumulateur

X=Index

Y=Index

P=Registre d'état

S=Pointeur de pile

Z=Indicateur de zéro

C=Retenue

N=Indicateur de signe

V=Indicateur d'overflow

I=Drapeau d'autorisation d'IRQ

B=Indicateur de BRK

D=Drapeau mode décimal

Un octet est représenté sous la forme: b7 b6 b5 b4 b3 b2 b1 b0. Ainsi, b3 signifie que l'on fait référence au bit 3 de l'octet.

Les accumulateurs flottants sont repérés par ACC1,ACC2,ACC3,ACC4,ACC5:

ACC1:#D0-#D5 (accumulateur principal)

ACC2:#D8-#DD

ACC3:#95-#98

ACC4:#C6-#CA

ACC5:#CB-#CF

De plus, les accumulateurs, après arrondi, sont notés AACCI, AACCC2 etc...

Les valeurs contenues par les registres sont notées le registre poids faible d'abord.

Ex:YA --> ACC1 veut dire placer le nombre dont le poids faible est dans Y et le poids fort dans A dans l'accumulateur principal.

Lorsque des pointeurs mémoires sont utilisés, les poids forts et faibles sont séparés par un tiret.

Ex:#9A-#9B,#200-#201

Comme d'habitude, les parenthèses désignent une indirection: le contenu de l'adresse pointée par.

Ex: si A vaut #04 et Y vaut #C0, AY signifie #C004, YA signifie #04C0 et (AY) signifie le contenu de la case mémoire #C004.

Ce procédé a été étendu un peu abusivement pour les calculs en flottant: (AY) signifie les 5 octets débutant à l'adresse AY.

Ex: (AY) --> ACC1. Si A vaut 12 et Y vaut #45, cela signifie: transférer le nombre codé en virgule flottante dans la zone mémoire #4512-#4516 dans l'accumulateur flottant principal.

Ne disposant pas des labels standards, il n'était pas concevable de se lancer dans l'invention, et de donner des noms aux routines. Lorsque dans le texte il est fait référence à des routines ou pointeurs, ils sont repérés par leurs adresses. Dans le cas d'une routine d'adresse différente pour les deux Roms, les 2 adresses sont données, séparées par un '/'

Ex:#F276/#F30A.

Une seule exception: le pointeur du texte BASIC est noté TXTPTR dans les commentaires (mais pas dans le listing). TXTPTR=#00E9.

CHAPITRE II

ORGANISATION MATERIELLE

A) PRESENTATION GENERALE

1-Généralités

L'ORIC est architecturé autour d'une unité centrale (CPU pour Central Processing Unit) 6502 A tournant à 1 MHz.

La structure est classique: CPU, ROM, RAM, circuits d'E/S.

Un micro ordinateur est un curieux mélange de composants très puissants qui comportent des dizaines de milliers de portes logiques (CPU 6502, RAM etc...), et de composants très peu puissants: 4 ou 8 portes seulement, sans compter les éléments discrets.

En effet, il faut relier tout ces composants principaux entre eux.

On peut alors distinguer (assez artificiellement) les Bus (Bus de données qui véhiculent les informations, et Bus d'adresse qui indiquent la destination ou la source de l'information), et les lignes de controle.

Les bus sont simples à mettre en oeuvre. Toutefois, il est souvent nécessaire de les amplifier pour éviter une trop grande déperdition dans les boitiers. Les bus de l'Oric ne sont pas amplifiés, ce qui est gênant lorsque l'on branche des extensions.

Les lignes de controle regroupent tout ce qui a trait à la validation des données présentes sur le Bus (c'est le cas de l'horloge) ou à la validation des différents boitiers susceptibles d'être adressés.

Ainsi, la plupart des composants ont une ou plusieurs lignes 'CS', abréviation de Chip Select, validation du boitier. Etant donné la manière dont le 6502 gère son espace adressable, chaque boitier doit être sélectionné pour une zone mémoire particulière, et il faut bien sur éviter que deux boitiers soient sélectionnés en même temps.

Le plus gros travail consiste à effectuer un décodage sur le bus d'adresse: sélectionner la ROM uniquement entre #C000 et #FFFF, ou le VIA entre #300 et #3FF. Un tel décodage est très facile à faire, mais nécessite un nombre important de portes logiques.

Il faut aussi s'occuper de générer une image vidéo, c'est à dire lire le contenu de l'écran en mémoire et transformer ces informations en un signal couleur. Il faut enfin 'rafraichir' la RAM, qui est de type dynamique (on

peu schématiser une cellule RAM par une capacité chargée pour un 1 et déchargée pour un 0), pour éviter de perdre son contenu.

Toutes ces opérations sont relativement simples mais nécessitent un très grand nombre de composants.

C'est pourquoi les concepteurs ont choisi la technologie de l'ULA (Uncommitted Logic Array, réseau logique programmable), qui est un circuit comportant un grand nombre de portes logiques, que le concepteur organise selon ses besoins. Il y a quelques années, une centaine de circuits auraient été nécessaires pour réaliser le travail de l'ULA (ne pas confondre avec UAL, unité arithmétique et logique, ALU en anglais).

Aucune documentation n'a filtré, hélas, sur l'ULA. On est donc réduit à son brochage et beaucoup de suppositions. On sait toutefois globalement son action:

- Lire la mémoire vidéo et générer les signaux RVB et synchro.

- Décoder le bus d'adresse pour générer les signaux de validation de la ROM, du VIA et de la RAM.

- Faire une lecture 'bidon' de la RAM pour la rafraichir. Etant donné l'organisation de la RAM, il est possible que le rafraichissement vidéo suffise à rafraichir la RAM. Sous toutes réserves.

Le 6502 n'utilisant pas le Bus tout le temps, l'ULA utilise les temps morts pour travailler, ce qui donne des timings très serrés (Cf MAP par exemple). Elle dispose pour cela d'un horloge à 12 Mhz, à partir de laquelle elle génère un signal d'horloge à 1 Mhz pour le 6502, le VIA etc...

2-Synoptique

Voici le schéma de principe de l'Oric:

(voir page 13)

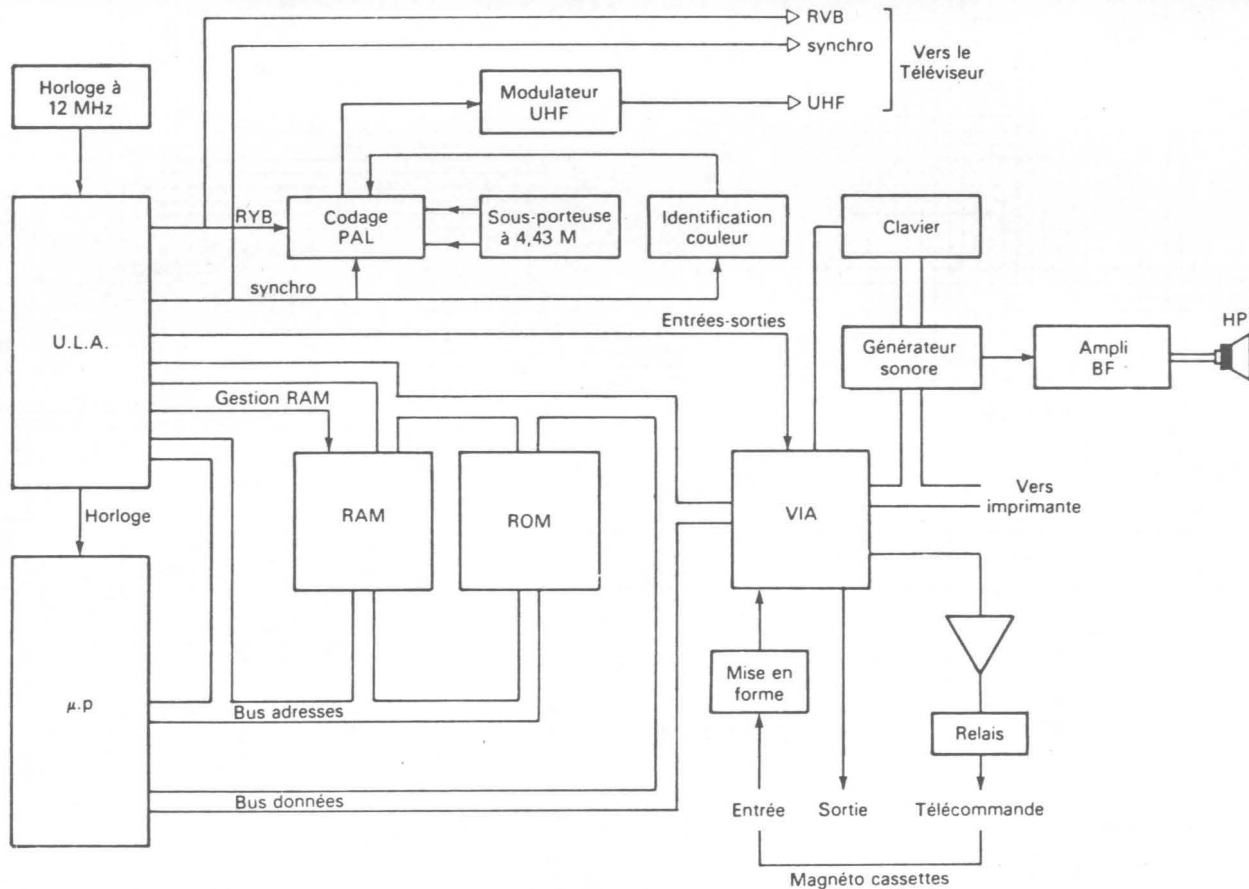
Peu de choses à signaler, sinon une utilisation optimale du VIA 6522 pour gérer les entrées sorties.

3-Schéma de l'oric

Voici maintenant le schéma de l'Oric 48K dans sa dernière version (ISSUE 4).

(voir page 14)

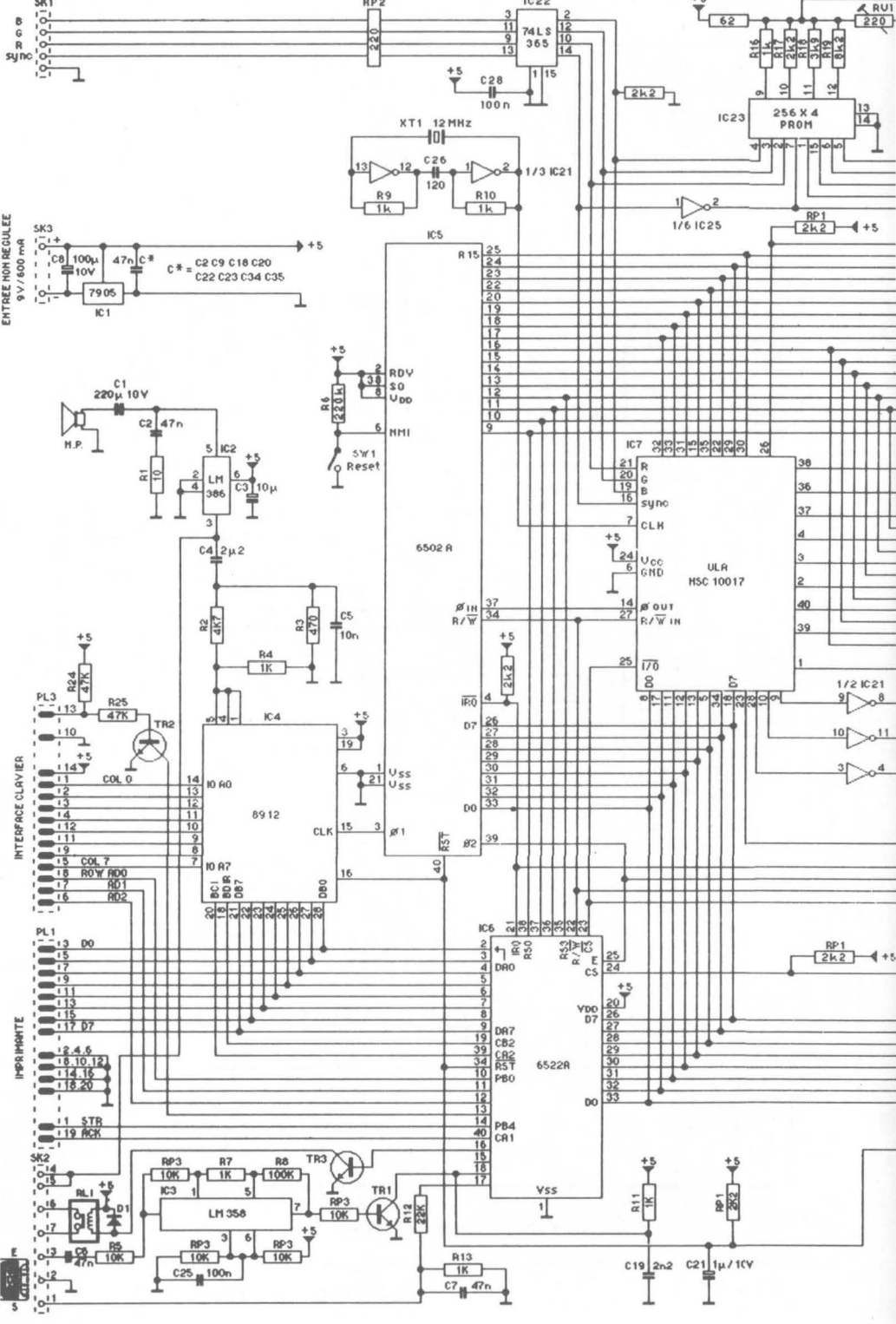
Schéma de principe de l'ORIC



ENTREE NON REGULÉE
9V/600 mA

INTERFACE CLAVIER

IMPRIMANTE



Signalons le fait regrettable que le bus n'est pas amplifié, pas plus que certaines lignes de contrôle vitales telles que l'horloge ou R/W. Ces signaux sont très faibles lorsqu'ils sont présents sur le Bus.

Le poussoir 'NMI' est traité de manière pour le moins spartiate, et n'est pas exempt de rebond, ce qui explique qu'il faille parfois plusieurs pressions pour sortir d'une situation désespérée.

Les premiers Oric-1 sont sortis avec deux EPROMS de 8Ko au lieu d'une ROM de 16 Ko, ce qui nécessitait un décodage supplémentaire (IC 11) pour sélectionner l'une ou l'autre. Il est regrettable que le signal ROMDIS ne soit connecté qu'à une seule de ces ROM's, ce qui veut dire qu'une interface externe (lecteur de disquette par exemple) ne peut pas inhiber toute la ROM. Il suffit pour cela de diriger le CS de IC 10 vers le ROMDIS et non le 5V.

4-caractéristiques du CPU 6502 A

Yss	1	40	RES	
Rdy	2	39	O2	
O1	3	38	SO	
IRQ	4	37	O0	
N.C	5	36	N.C	
NMI	6	35	N.C	
SYNC	7	34	R/W	
Ycc	8	33	D0	
A0	9	32	D1	
A1	10	31	D2	RES:RESET
A2	11	30	D3	NMI:NMI
A3	12	29	D4	IRQ:IRQ (!)
A4	13	28	D5	O0:entrée horloge
A5	14	27	D6	O1:sortie horloge O1=O0+pi
A6	15	26	D7	O2:sortie horloge O2=O1
A7	16	25	A15	A0-A15: bus d'adresse
A8	17	24	A14	D0-D7: bus de donnée
A9	18	23	A13	SO: un front négatif positionne Y
A10	19	22	A12	SYNC: à 0 pendant la lecture du code opératicn
A11	20	21	Yss	

BROCHAGE 6502-A

MODELE DE PROGRAMMATION DU 6502

```

A :          b7 b6 b5 b4 b3 b2 b1 b0
X :          b7 b6 b5 b4 b3 b2 b1 b0
Y :          b7 b6 b5 b4 b3 b2 b1 b0
P :          S V ? B D I Z C
SP: 0  0  0  0  0  0  0  0  1  b7 b6 b5 b4 b3 b2 b1 b0
PC: b15 b14 b13 b12 b11 b10 b9  b8  b7 b6 b5 b4 b3 b2 b1 b0
    
```

S: signe. Reflet de b7 lors des opérations sur A

V: Overflow. Propagation de b6 vers b7

B: Break (ou interruption simulée)

D: Mode décimal

I : Autorisation des IRQ

Z: Résultat nul

C: Retenue (pour Carry)

Tous ces indicateurs sont actifs si ils sont à 1

NB: Tous les registres A,X,Y et SP se comportent "modulo 256", c'est à dire qu'ils passent de #FF à 0 ou de 0 à #FF.

5-caractéristiques de l'ULA HCS 10017

Figure ULA-A

BROCHAGE ULA HCS 10017

x	1	40	X	D0-D7: Bus de données
X	2	39	X	A8-A15: Bus d'adresse
X	3	38	X	CLK: horloge entrée 12 MHz
X	4	37	X	CAS: RAM, selection colonne
D5	5	36	X	RAS: RAM, sélection ligne
GND	6	35	A12	Oout: horloge sortie 1 MHz
CLK	7	34	D6	VIDEO: RGB synchro
D0	8	33	A9	W: lecture / écriture RAM
CAS	9	32	A8	R/W: lecture / écriture RAM
RAS	10	31	A10	I/O: #300-#3FF
D2	11	30	A5	ROM SELECT: #C000-#FFFF
D3	12	29	A14	MAP: Validation RAM
D4	13	28	\bar{W}	
Oout	14	27	R / \bar{W}	
A11	15	26	\bar{MAP}	
VIDEO SYNC	16	25	I/O	
D1	17	24	Ycc	
D7	18	23	$\overline{\text{ROMSELECT}}$	
VIDEO BLEU	19	22	A13	
VIDEO ROUGE	20	21	VIDEO ROUGE	

B) LES ENTREES / SORTIES.

1-Généralités

L'oric utilise essentiellement deux composants pour dialoguer avec le monde extérieur (outre l'ULA pour la vidéo): le VIA 6522 (Versatile Interface Adaptator, soit circuit d'interfaçage multi usages) et le PSG 8912 (Programmable Sound Generator, soit générateur de sons programmables).

leur utilisation est quasi optimale, puisque une ligne seulement du VIA n'est pas utilisée !

2-Schéma des entrées/sorties (sauf vidéo)

Voici un schéma résumant la configuration de ces boitiers.

(voir page 19)

Schéma A

Voici un résumé des caractéristiques des boitiers entrant en jeu, accompagné d'un modèle de programmation, indispensable pour comprendre complètement les routines d'E/S de la ROM.

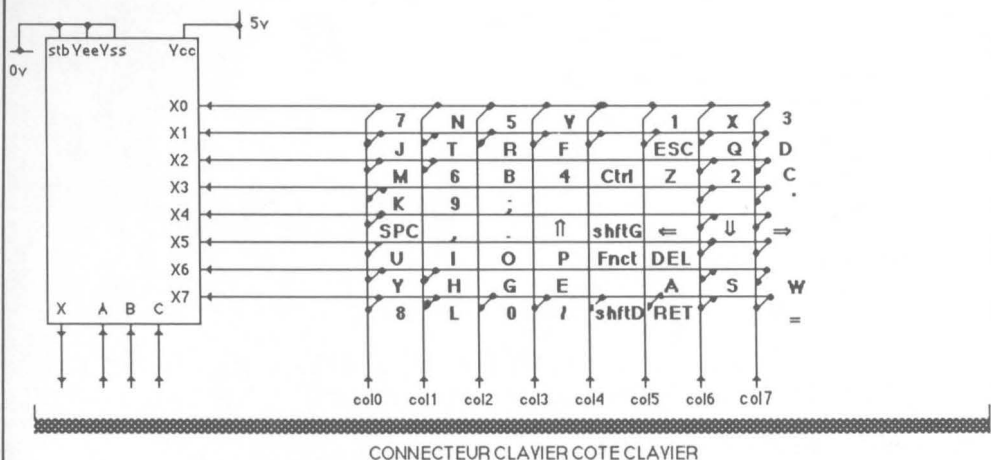
3-Caractéristiques du VIA 6522 A

Figure VIA-D

PA0-PA7: port d'entrée / sortie A
PB0-PB7: port d'entrée / sortie B
RS0-RS3: sélection des registres
CS1-CS2: chip select
RES :RESET

Yss	1	•	40	CA1
PA0	2		39	CA2
PA1	3		38	RS0
PA2	4		37	RS1
PA3	5		36	RS2
PA4	6		35	RS3
PA5	7		34	RES
PA6	8		33	D0
PA7	9		32	D1
PB0	10		31	D2
PB1	11		30	D3
PB2	12		29	D4
PB3	13		28	D5
PB4	14		27	D6
PB5	15		26	D7
PB6	16		25	O2
PB7	17		24	CS1
CB1	18		23	CS2
CB2	19		22	R / W
Ycc	20		21	IRQ

Ycc



CONNECTEUR CLAVIER COTE CLAVIER

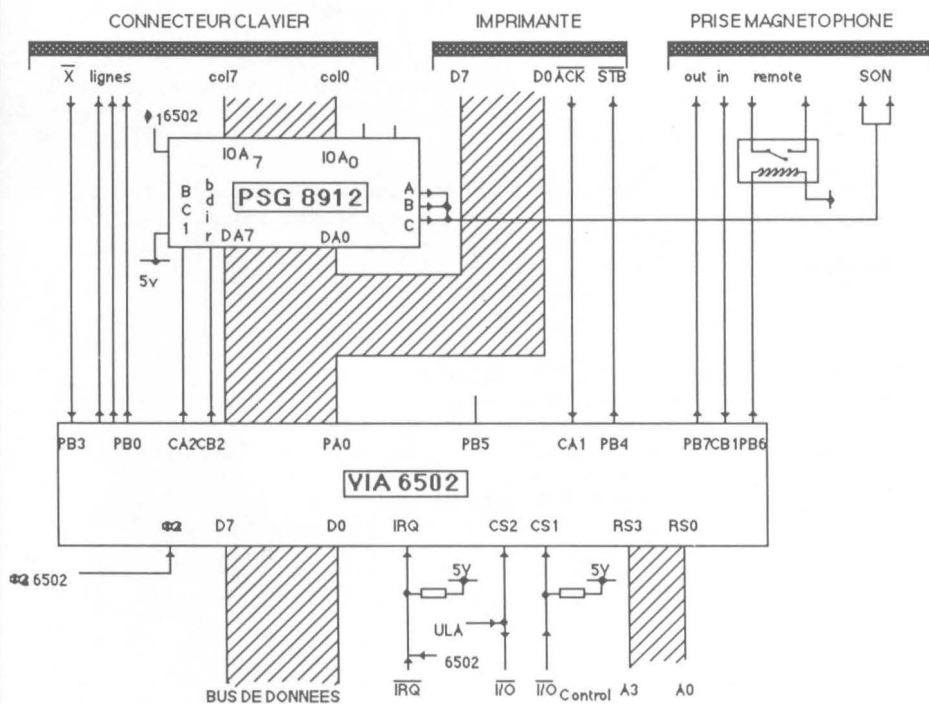


Schéma A

Le VIA est vu par le 6502 comme 16 registres consécutifs:

00: VIADRB	08: VIAT2L
01: VIADRA	09: VIAT2H
02: VIADDRB	0A: VIASR
03: VIADDRA	0B: VIAACR
04: VIAT1L	0C: VIAPCR
05: VIAT1H	0D: VIAIFR
06: VIAT1LL	0E: VIAIER
07: VIAT1LH	0F: VIAORA / VIAIRA

VIADDRA (3) et VIADDRB (2)

Commande de la direction des données. 1, la ligne est en sortie. 0, la ligne est en entrée.

Exemple, si on met #FE dans VIADDRA, PA0 est une entrée et PA1, PA2, PA3, PA4, PA5, PA6, PA7 sont des sorties.

VIADRA (1) et VIADRB (0)

Ces registres permettent de lire et écrire les données. les données sont latchées en sorties, c'est à dire qu'elles gardent leurs valeurs jusqu'au prochain changement.

L'entrée est éventuellement latchée elle aussi (voir VIAACR).

La lecture ou écriture de ces registres agissent sur les lignes de handshake (CA1, CB1, CA2, CB2) et sur les indicateurs d'IRQ correspondants conformément à VIAPCR.

VIASR (A)

C'est le registre de données du registre à décalage. Inutilisable sur l'ORIC car les données sont lues ou écrites via CB2, qui est utilisé pour autre chose.

VIAACR (B)

7 bits: MPB7 MT1 MT2 SR2 SR1 SR0 LB LA

LA autorisation du latche en entrée sur le port A

LB autorisation du latche en entrée sur le port B

SR2, SR1, SR0 commande de VIASR, inutile sur l'Oric.

MT2 0, décrémentation de T2 selon O2. 1, décrémentation de T2 selon PB6

MT1 0, mode monostable. 1, mode roue libre

MPB7 1, sortie autorisée sur PB7. 0, sortie interdite.

(si la sortie est autorisée, le niveau de PB7 est inversé quand T1=0)

Figure VIA-A

VIAPCR (C)

Le registre de contrôle périphérique contient 8 bits: B2 B1 B0 FB A2 A1 A0 FA

FA 1, détection de front montant sur la broche CA1. 0, détection de front négatifs.

A2 A1 A0

0 0 0	CA2 entrée	!
0 0 1	CA2 entrée indépendante	! front descendant
0 1 0	CA2 entrée	!
0 1 1	CA2 entrée indépendante	! front montant
1 0 0	CA2 sortie, à 0 sur lecture / écriture de VIADRA	
1 0 1	CA2 sortie, impulsion sur lecture / écriture de VIADRA	
1 1 0	CA2 sortie, à 0	
1 1 1	CA2 sortie, à 1	

FB, B2, B1, B0 idem à ci-dessus mais pour le port B.

VIAIFR (D)

Le registre d'indicateur d'interruption comporte 8 bits:

IRQ T1 T2 CB1 CB2 SR CA1 CA2

MIS A 1 par:

MIS A 0 par:

CA2	transition CA2	Lecture / écriture VIADRA
CA1	transition CA1	Lecture / écriture VIADRA
SR	8 décalages effectués	Lecture / écriture VIASR
CB2	transition CB2	Lecture / écriture VIADRB
CB1	transition CB1	Lecture / écriture VIADRB
T2	T2 = 0	Lecture VIAT2L ou écriture VIAT2H
T1	T1 = 0	Lecture VIAT1L ou écriture VIAT1H
IRQ	IRQ active et autorisée	traitement de l'IRQ

- On peut aussi mettre le bit de l'IRQ à 0 en écrivant un 1 dans le bit correspondant.
- La ligne d'IRQ est le reflet exact de b7. Elle restera donc à l'état bas tant que l'IRQ ne sera pas traitée.
- L'intérêt de VIAIRA / VIAORA est que la lecture ou écriture de ces registres n'affectent pas les flags d'interruption de CA2 et CA1.

Figure VIA-B

Figure VIA-C

VIAIER (E)

Le registre d'autorisation d'interruption comporte 8 bits utiles:

EN T1 T2 CB1 CB2 SR CA1 CA2

Ce registre se comporte assez bizarrement, mais de manière en fait très pratique: Pour autoriser une interruption, il faut mettre simultanément à 1 le bit correspondant, mais aussi EN.

Pour interdire une interruption, il faut mettre à 1 le bit correspondant, et mettre à 0 EN. Tout ceci a pour conséquence que l'autorisation ou l'inhibition d'une interruption n'affecte pas les autres.

VIAORA / VIAIRA (F)

Agit comme VIADRA mais ne modifie pas les status d'interruption de CA1 et CA2.

4-Caractéristiques du PS6 8912

Figure 8912-A

BROCHAGE 8912

C	1	28	DA0	A,B,C: sorties analogiques
TEST1	2	27	DA1	Test1: test du boîtier par Gi
Vcc	3	26	DA2	IOA7-IOA0: port A
B	4	25	DA3	DA0-DA7: bus de données
A	5	24	DA4	RESET: reset, tous registres à 0
Vss	6	23	DA5	BC1,BC2,BDIR: sélection du boîtier et de
IOA7	7	22	DA6	
IOA6	8	21	DA7	
IOA5	9	20	BC1	
IOA4	10	19	BC2	
IOA3	11	18	BDIR	
IOA2	12	17	A8	
IOA1	13	16	RESET	
IOA0	14	15	CLOCK	

BDIR	BC2	BC1	Mnémo	Fonction du PSG
0	0	0	NACT	Inactif, Cf 010
0	0	1	ADAR	Latcher adresse, Cf 111
0	1	0	IAB	Inactif. DA0-DA7 haute impédance
0	1	1	DTB	Lecture du registre courant
1	0	0	BAR	Latcher adresse, Cf 111
1	0	1	DW	Inactif, Cf 010
1	1	0	DNS	Ecriture du registre courant
1	1	1	INTAK	Latch adresse, Cf 001 et 100

Si on fixe BC2=1, la sélection se réduit à:

0	1	0	IAB	Inactif
0	1	1	DTB	Lecture registre
1	1	0	DNS	Ecriture registre
1	1	1	INTAK	Latcher adresse

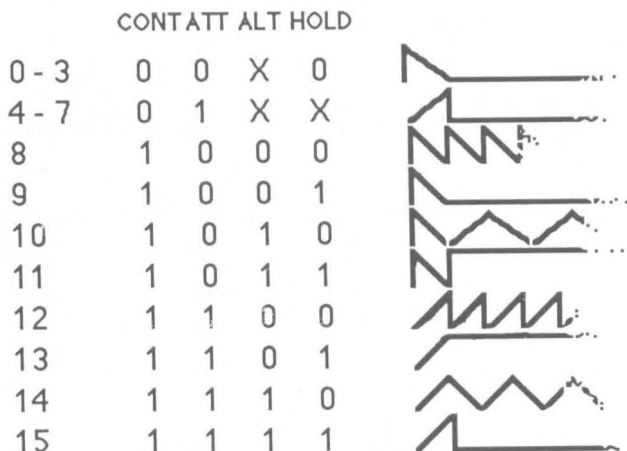
Figure 8912-B

MODELE DE PROGRAMMATION 8912

R0	P7	P6	P5	P4	P3	P2	P1	P0	Période canal A
R1	X	X	X	X	P11	P10	P9	P8	
	P0-P15: Période (à multiplier par 16 pour avoir la période en micro-secondes)								
R2	P7	P6	P5	P4	P3	P2	P1	P0	Période canal B
R3	X	X	X	X	P11	P10	P9	P8	
	P0-P15: Période (à multiplier par 16 pour avoir la période en micro-secondes)								

- R4 P7 P6 P5 P4 P3 P2 P1 P0 Période canal C
 R5 X X X X P11 P10 P9 P8
 P0-P15: Période (à multiplier par 16 pour avoir la période en micro-secondes)
- R6 X X X X P3 P2 P1 P0 Période bruit mixable
- R7 X IOA NC NB NA TC TB TA Autorisation
 TA-TB-TC: autorisation des canaux musicaux (actif à 0)
 NA-NB-NC: autorisation du mélange du bruit (actif à 0)
 IOA: port A en entrée (0) ou sortie (1)
- R8 X X X M L3 L2 L1 L0 Volume canal A
 R9 X X X M L3 L2 L1 L0 Volume canal B
 R10 X X X M L3 L2 L1 L0 Volume canal C
 L0-L3: Volume sonore
 M: à 1, volume contrôlé par l'enveloppe
- R11 P7 P6 P5 P4 P3 P2 P1 P0 Période de l'enveloppe
 R12 P15 P14 P13 P12 P11 P10 P9 P8
 P0-P15: Période (à multiplier par 16 pour avoir la période en micro-secondes, soit de 0 à 1 seconde environ)
- R13 X X X X Cont ATT ALT Hold Numéro de l'enveloppe
 CONT: répétition du motif initial
 ATT: front initial (0= descendant, 1= montant)
 ALT: alterner front montant/ descendant
 HOLD: Continuer le son indéfiniment
- R14 IOA7 IOA6 IOA5 IOA4 IOA3 IOA2 IOA1 IOA0 Port A

Figure 8912-C



C) LES CONNECTEURS

1-Généralités

Pour communiquer avec le monde extérieur, l'Oric intègre un certain nombre d'interfaces, qui sont:

- Un bus complet permettant le branchement de lecteur de disquettes etc...
- Un connecteur imprimante
- Une sortie vidéo RVB
- Une sortie vidéo composite (PAL)
- Une prise K7 permettant la sauvegarde/lecture de programmes.

Figure connecteur C

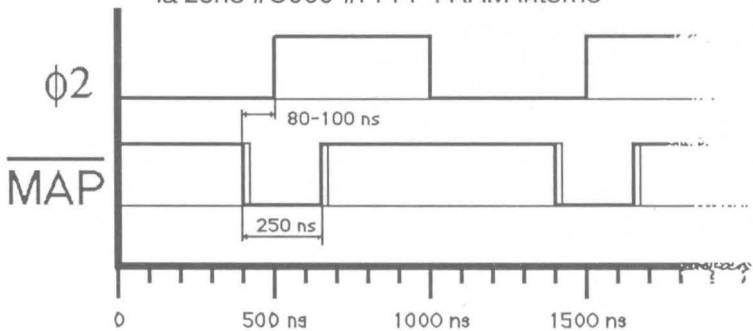
2-Le bus complet

ROMDIS: Déconnecte la ROM s'il est à 0 .

I/O: Tombe à 0 pour une adresse comprise entre #300 et #3FF

I/O control: Déconnecte le VIA interne

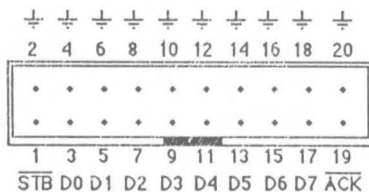
MAP: actif à 0 selon le timing ci-dessous. Effet:
la zone #0000-#BFFF : mémoire externe
la zone #C000-#FFFF : RAM interne



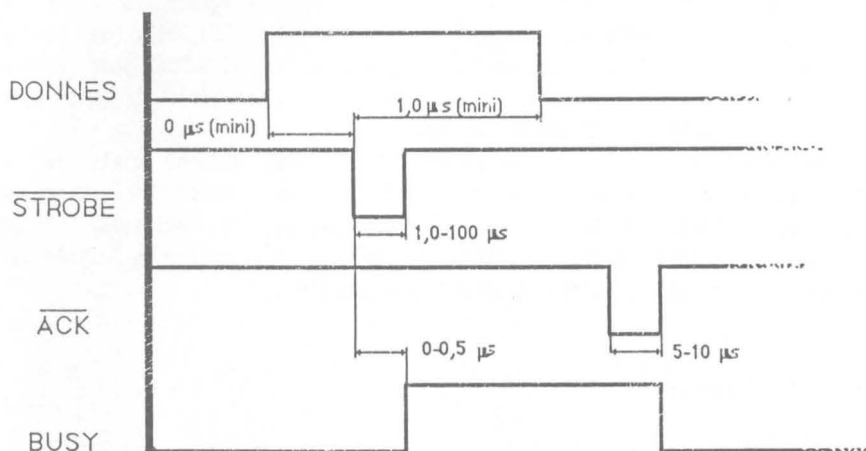
3-Le connecteur imprimante

Figure connecteur B

BROCHAGE DU CONNECTEUR IMPRIMANTE



TIMING DE L'ENVOI D'UN CARACTERE



PRISE VIDEO

SORTIE MAGNETO



4-Les connecteurs vidéo et cassette

D) LES INTERFACES UTILISATEURS

1-Généralités

Pour réaliser ses propres applications, on dispose soit du bus complet, soit du port imprimante, ou encore du connecteur cassette. Ce dernier peut être très utile pour des transmissions séries entre Oric's, ou pour des applications de synthèse vocale, fréquence-mètre etc... On peut de même utiliser le relais pour commuter des tensions assez élevées, mais gare aux connecteurs !

2-Le port imprimante

Le port imprimante est souvent suffisant, il dispose de possibilités intéressantes, notamment la possibilité de générer des IRQ (grâce à CA1). Il ne faut cependant pas oublier que le port est aussi relié au PSG 8912. Pour éviter les interférences, il est recommandé de se servir du signal STROBE pour valider sa propre application, comme cela est utilisé pour l'imprimante. Il est aussi recommandé d'isoler le VIA par des buffers.

Toujours à cause de l'organisation des E/S, il est malaisé d'utiliser le port imprimante en entrée, car le port A du VIA sert aussi à scruter les colonnes du clavier. Il faut donc soit se passer de quelques colonnes, ce qui est malaisé en mode direct, soit isoler le port, et ne le mettre en entrée que pendant les instants strictement nécessaires aux E/S.

3-Le bus complet

Pour des applications plus sérieuses, il faut utiliser le bus complet. Il va alors falloir faire face au problème suivant: à quelle adresse placer ses extensions ?

Le plus simple est d'utiliser la zone #300-#3FF, car un prédecodage (A8-A15=#03) est fait par la broche I/O. Il ne reste plus alors qu'à décoder au maximum A0-A7.

Il faut faire attention à laisser travailler le VIA interne. En effet, celui-ci est sélectionné par I/O, c'est à dire pour #300-#3FF. Comme il occupe 16 registres, on le retrouve 16 fois dans cette zone. Toutefois, la ROM fait exclusivement référence à la zone #300-#30F. Il est donc interdit d'y placer d'autres extensions.

En revanche, il faut impérativement désélectionner le VIA (I/O control) lorsqu'on désire adresser la zone #310-#3FF, sinon 2 boîtiers seraient adressés en même temps.

Il est de même recommandé d'éviter les zones suivantes:

- #310-#31B, utilisée par le lecteur de disquette Oric
- #31C-#34F, utilisé dans les version futures de l'Oric
- #3F4-#3FF, utilisée par le lecteur de disquette TRAN

Les autres extensions courantes naviguent entre #320 et #3FF. Mieux vaut donc prévoir la possibilité de changer facilement l'adressage de l'extension.

Il faut remarquer qu'un décodage exhaustif n'est réellement utile que pour des applications commerciales. Un décodage utilisant uniquement IO et A7, sélectionnant pour le périphérique la zone #380-#3FF est parfaitement envisageable.

CHAPITRE III

ORGANISATION LOGICIELLE

A) ORGANISATION DE LA MEMOIRE

1-La carte mémoire

Voici la carte mémoire de l'Oric, selon le mode TEXT/GRAB ou HIRES:

FIGURE III-A

(voir page 28)

2-Les contraintes

Voici quelques contraintes qui ont influencé l'élaboration de la carte mémoire:

-La ROM.

Etant donné que le 6502 place son vecteur de RESET en #FFFC, il est préférable d'implanter la ROM en haut de la mémoire, le vecteur de RESET étant ainsi intégré. Le contraire nécessiterait un décodage et un détournement de l'adresse #FFFC-D lorsque celle-ci se présente sur le bus, ce qui est lourd et inutile ici.

De plus, pour permettre de n'utiliser qu'un seul boîtier de 16 Ko, la ROM doit être stockée à des adresses contiguës.

C'est donc tout naturellement que la ROM est implantée de #C000 à #FFFF.

-Le 6502.

Le processeur impose ses contraintes, outre le vecteur de RESET vu précédemment.

La pila doit obligatoirement être implantée en #100-#1FF

Le rôle particulier de la page 0 ne la destine pas à être une simple 'mémoire programme'.

Le 6502 ne peut adresser directement que 64 Ko. Pour pouvoir adresser les 80

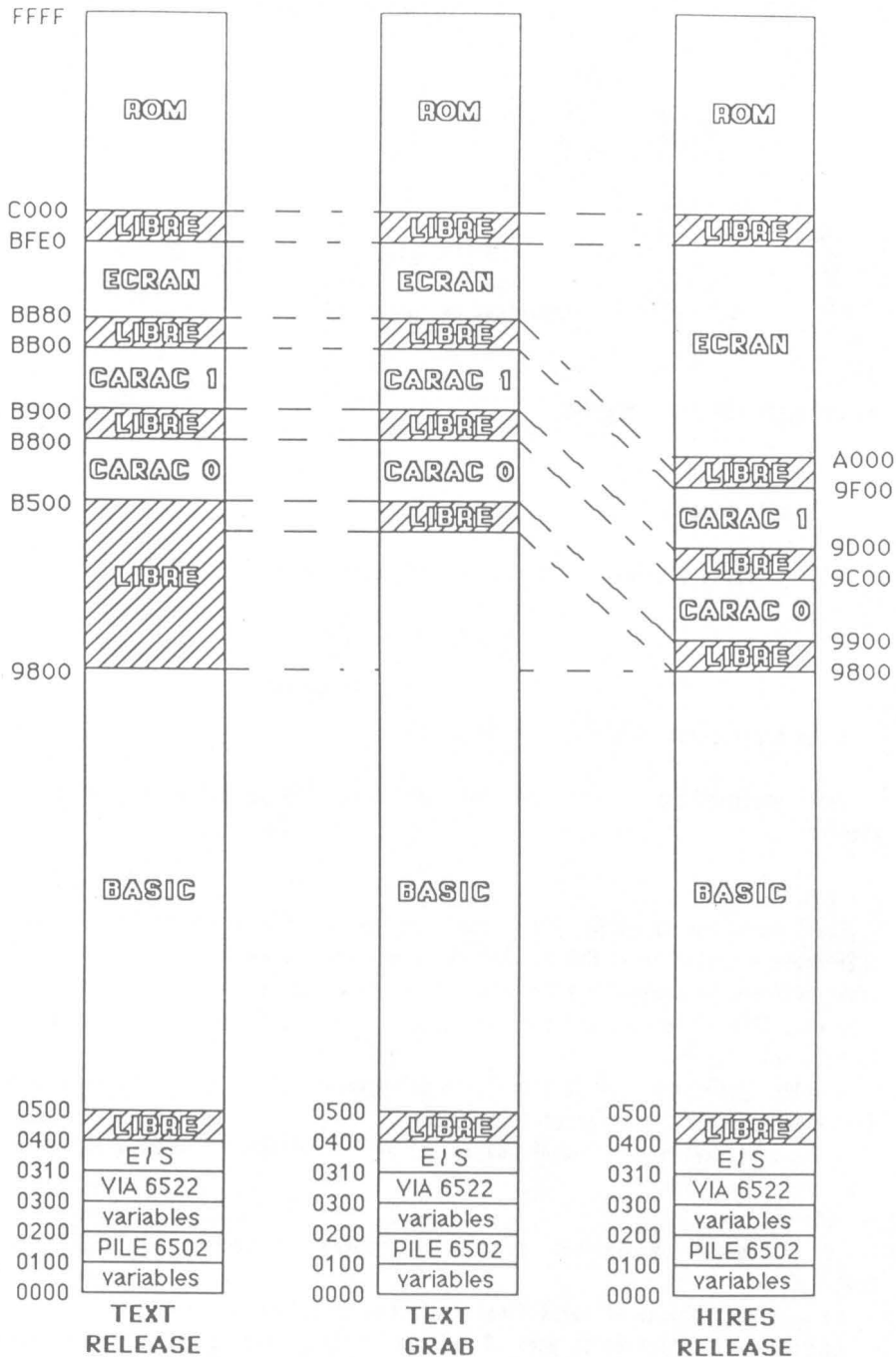


Figure III-A

Ko (64 Ko de RAM et 16 Ko de ROM), il faut utiliser l'artifice de la pagination: les 16 Ko de #C000 à #FFFF sont accessibles pour la ROM ou la RAM, selon les signaux MAP et ROMDIS. Lorsqu'un lecteur de disquettes est connecté, la zone #E000-#FFFF est même accessible comme EPROM du contrôleur, ce qui porte à 88 Ko la mémoire adressée par le 6502. Lorsque plusieurs pages mémoires sont accessibles plusieurs fois avec des adresses identiques, on parle de technique d'overlay.

Bien entendu, il faut des routines pour passer de la RAM overlay à la ROM. Ces routines sont généralement implantées dans la zone #400-#4FF.

La RAM overlay aurait aussi bien pu être placée de 0 à #3FFF par exemple. Ceci aurait eu l'avantage de disposer de 2 piles et de 2 pages 0, facilitant ainsi la mise en œuvre du Dos. Mais cela aurait compliqué les choses: les adresses périphériques seraient adressées 2 fois (#300-#3FF), les vecteurs d'interruption restaient en ROM etc...

-Le Basic.

Le Basic Microsoft utilise presque toute la page 0. Les extensions graphiques et les routines systèmes ayant besoin de mémoire de travail en RAM, il a fallu réserver une autre page mémoire pour stocker les variables systèmes. La page 1 étant prise par la pile, la page 2 a été naturellement choisie.

-Les périphériques.

Le 6502 'voyant' les périphériques comme des adresses mémoire, il faut leur réserver une zone particulière, il est ainsi facile à l'Oric de fournir des signaux facilitant le décodage des adresses par des périphériques externes. La page 2 étant déjà prise, ce sera la page 3 qui sera considérée pour les périphériques.

Notons que cette facilité a effrayé certains puisqu'on a pu voir des interfaces qui décodaient des adresses de la ROM inutilisées (sur la V1.0 seulement) !.

-L'ULA.

Il restait donc la zone #500-#BFFF pour implanter les mémoires d'écrans, puisque le choix d'un processeur vidéo indépendant disposant de sa propre RAM n'a pas été fait, pour des raisons de coût probablement. Il était bien sûr nécessaire que la mémoire d'écran soit en un seul bloc, et de préférence pas en plein milieu... Elle se retrouve donc au sommet de la RAM, de #9800 à #BFFF.

Pour faciliter le travail de l'ULA, des adresses 'arrondies' ont été choisies. Beaucoup d'autres contraintes ont dû présider à la conception de cette ULA dont on ne sait rien...

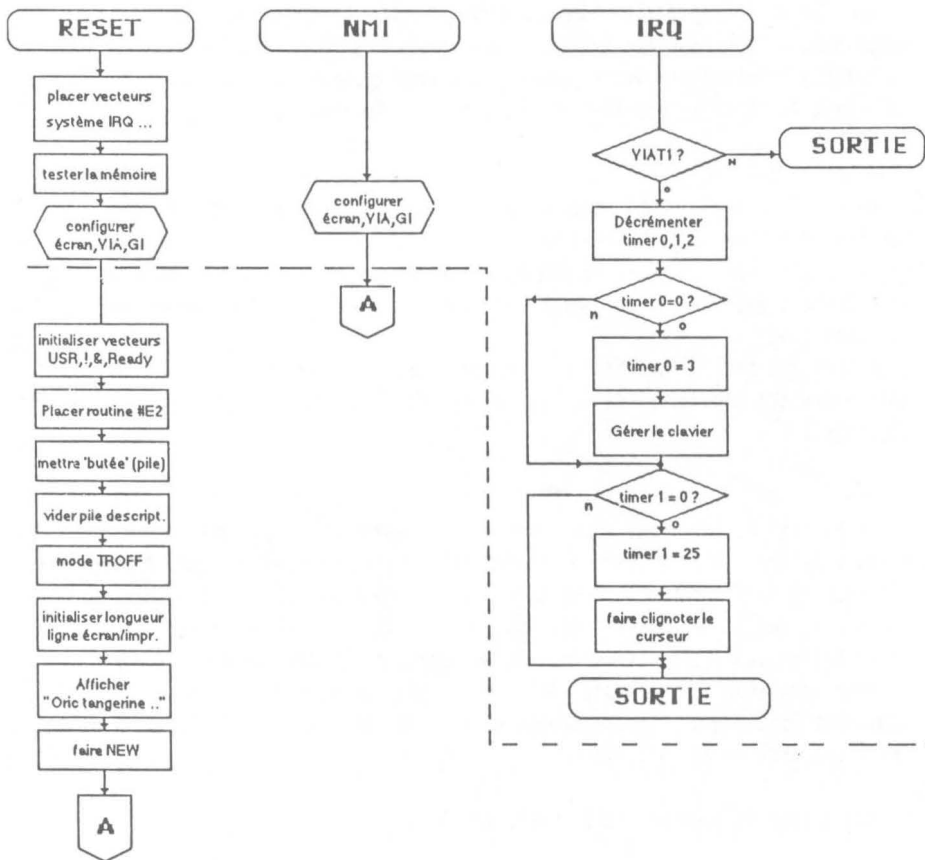
Voilà donc le pourquoi de la carte mémoire.

1-Principe général

Le fonctionnement global du système est régi par les trois interruptions (RESET, NMI, IRQ) et le programme principal, interrompu éventuellement par les interruptions.

Voici donc l'organigramme général du travail du 6502: sachant que tout commence par un RESET, et que les IRQ sont générées normalement tous les 1/100 ème de seconde.

Figure III-B



On peut distinguer pour les RESET et NMI un niveau système et un niveau langage. Le niveau système s'occupe de configurer le VIA 6522, le PS6 8912, l'écran (et l'ULA), alors que le niveau langage s'occupe de placer correctement tout ce qui préside à la bonne marche de l'interpréteur BASIC.

Le 6502, après un RESET ou une NMI, se retrouve à l'interpréteur, c'est à dire qu'il attend ou exécute un ordre.

Périodiquement, il est détourné de sa tâche et va gérer le clavier et le clignotement curseur. Ce détournement ayant lieu très souvent (mais pas pour longtemps), on a l'illusion que le 6502 effectue deux tâches simultanément.

Il est même assez facile de faire travailler l'Oric en multi tâche, c'est à dire lui faire exécuter 2 programmes Basic 'simultanément'. En fait, tous les 1/40^{ème} de seconde par exemple, le 6502 passera de l'un à l'autre.

Naturellement, plus le 6502 passe de temps dans les interruptions, moins il passe de temps à exécuter le programme principal.

Notons enfin que le choix qui a été fait de gérer le clavier dans les interruptions est assez douteux, puisque la gestion du clavier prend inutilement 20 % du temps pendant l'exécution d'un programme, alors qu'il suffirait de le gérer uniquement lorsque l'interpréteur en a besoin (GET, KEY\$, entrée de commande).

CHAPITRE IV

LE BASIC: UN LANGAGE

A) GENERALITES

1- Les niveaux de langage

Il existe deux niveaux de langage:

- Le langage machine
- Les langages de hauts niveaux

Le langage machine a pour lui une efficacité optimale du programme générée, et contre lui son absence quasi totale de portabilité (autant de langages assembleurs que de microprocesseurs) et un manque flagrant de lisibilité.

L'avenir est donc aux langages de hauts niveaux (BASIC, PASCAL, C etc...), qui, s'ils ne produisent pas des codes optimisés (les capacités de la machine ne peuvent être pleinement exploitées), offrent des programmes lisibles et surtout transportables, du moins en théorie.

2- Langage interprété/compilé

Il est toutefois évident que le microprocesseur ne peut exécuter que du langage assembleur (encore que des processeurs microprogrammés dans certains langages commencent à faire leur apparition).

C'est au moment de la traduction d'un programme écrit en langage évolué en code exécutable par le processeur (ici le 6502) que se distinguent deux types de langages évolués. Il s'agit des langages interprétés et des langages compilés.

Les langages compilés

Les langages compilés traduisent en un programme en langage machine, appelé

programme objet, le programme rédigé en langage évolué, appelé langage source. Le programme est alors exécuté comme s'il s'agissait d'un programme en langage machine, d'où une grande performance.

Le plus simple des langages compilés est l'assembleur lui-même. C'est aussi le plus puissant: le programme est le reflet direct du programme source. Toutefois, l'assembleur n'est pas un langage évolué, puisqu'il n'est pas transportable.

Il existe bien d'autres langages compilés: BASIC, PASCAL, C, FORTH etc...

La performance d'un compilateur se voit à l'optimisation du code généré, qui n'est pas la même selon les langages ou selon les compilateurs d'un même langage.

Prenons un exemple précis, celui d'une simple boucle de 1 à 100.

Figure BAS-A

BASIC:

```
FOR I=1 TO 100  
NEXT I
```

COMPILATEUR 1

```
LDX #00  
LOOP INX  
CPX #100  
BNE LOOP
```

COMPILATEUR 1

```
LDX #00  
LDY #00  
LOOP INX  
BNE SUITE  
INY  
SUITE CPX #100  
TYA  
SBC #00  
BCC LOOP
```

COMPILATEUR 3

```
LDX #100  
LOOP DEX  
BNE LOOP
```

On le voit, la traduction en langage machine est différente, pour un même résultat. Mais certains programmes sont plus courts ou plus rapides que d'autres.

Ce court exemple permet d'entrevoir la difficulté d'écrire un compilateur.

Le compilateur 1 a repéré que l'indice de boucle ne dépassait pas 255, il a pu donc utiliser un seul index.

Le compilateur 2 impose d'office un indice maximum à #FFFF par exemple, il s'ensuit un manque d'optimisation pour les indices inférieurs à 256.

Le compilateur 3 a repéré (ou imposé) que l'indice ne servait qu'à compter (ainsi que le préconisent les gourous de la bonne programmation), le sens de variation de l'indice n'intervient donc pas, et l'indice a été pris décroissant, ce qui est meilleur avec le 6502.

Les langages interprétés.

Pour les machines peu puissantes, les langages compilés sont peu utilisables, à cause notamment du peu de mémoire vive, et de l'absence en général de mémoire de masse rapide. Il faut en effet faire alterner sans cesse en mémoire le texte source et le programme objet, ainsi que l'éditeur de texte et le compilateur.

On a donc recourt à un 2^{ème} type de langage évolué: les langages interprétés.

Cette fois, le programme reste dans un état 'source', et est transformé en une suite de codes machine seulement à l'exécution, et au coup par coup.

L'exécution d'un ordre nécessite maintenant 2 opérations: la recherche et la reconnaissance de l'ordre, (phase d'interprétation), et l'exécution du sous programme assembleur correspondant.

Il n'y a plus un seul pointeur de programme (PC) mais deux: le pointeur du programme interprété, et PC.

Voyons comment la simple boucle de tout à l'heure va s'exécuter avec un BASIC interprété.

- 1) Se placer au début du programme
- 2) Reconnaître l'instruction FOR
- 3) Sauter l'instruction FOR
- 4) Prendre, et éventuellement créer la variable I
- 5) Demander un '='
- 6) Evaluer une expression numérique
- 7) Et donner sa valeur à I
- 8) Demander TO et sauter
- 9) Evaluer une expression numérique
- 10) Sauver la valeur du pas, la valeur limite, le nom de l'indice
- 11) Ajouter le pas à l'indice
- 12) Si l'indice est plus grand que la valeur limite, sortir
- 13) Retour en 11.

Complicé n'est-ce pas ? Et lent, puisque chaque une des opérations nécessite jusqu'à 1 Ko de code machine...

En fait, il n'y a pas de miracle: si on facilite la tâche de l'utilisateur, on complique celle de la machine. Et compliquer la tâche de la machine, c'est surtout lui faire perdre du temps.

Pour simplifier, on peut dire que le langage interprété fait pendant l'exécution ce qu'un langage compilé fait une seule fois lors de la compilation.

En fait, tous les langages interprétés utilisent un code plus ou moins éloigné du code ASCII, pour éviter du travail lors de la phase d'exécution.

Si le code est déjà très travaillé, on parle alors -abusivement- de langage semi-compilé.

Par exemple, les nombres peuvent être stockés en ASCII ou convertis en flottant dès l'entrée de la ligne, ce qui évite de le faire à chaque fois.

La manière dont le programme est codé sera expliquée plus loin.

En résumé, le langage BASIC de l'ORIC est un langage interprété de haut niveau, lui-même rédigé en langage machine, langage de bas niveau.

3-A-t-on affaire à un Basic Microsoft ?

De toute évidence, le BASIC de l'Oric est signé Microsoft, sauf pour les routines sons et graphiques, ainsi que les routines systèmes (IRQ, initialisations...)

D'ailleurs, un copyright Microsoft est caché dans la ROM (#E431/#E435).

La partie principale de la ROM (#C000-#E500 environ) est donc signée Microsoft. Outre le copyright, ceci peut se repérer de deux manières:

-La programmation: le code Microsoft est très optimisé, de la programmation de professionnel à n'en pas douter. Le reste de la ROM, se distingue par une programmation souvent approximative et très peu optimisée. La place gagnée par une meilleure optimisation permettrait de rajouter des commandes supplémentaires.

-Les routines peuvent se retrouver, à l'emplacement près, dans des ordinateurs qui se réclament ouvertement ou non Microsoft: Apple, CBM 64, Vic 20 etc.

En fait, presque tous les Basics 6502 ont un noyau Microsoft, ce qui se comprend compte tenu du temps nécessaire pour générer un code aussi optimisé, et l'Oric n'échappe pas à la règle.

D'ailleurs, les ROM's de ces ordinateurs ont toujours la même structure: noyau Microsoft, commandes spéciales (graphique pour l'Oric par exemple) et routines systèmes dépendant directement du micro ordinateur utilisé.

B) LE CODAGE D'UN PROGRAMME

1-Le codage du programme

Pour les raisons expliquées précédemment, le programme n'est pas stocké directement en ASCII, mais est déjà un peu codé, de manière à être plus rapidement analysé par la ROM.

Le programme est codé, on s'en doute, comme un ensemble de lignes.

Les lignes sont stockées par ordre de numéro croissant, indépendamment de l'ordre d'entrée.

Le codage d'une ligne

Il comprend d'une part des informations 'systèmes' et d'autre part les instructions elles même.

-Une ligne débute par 5 octets qui sont, dans l'ordre:

#0 LKL LKH LL LH

#00 marque le début de la ligne

LKL et LKH (abréviation de LINK) représentent le lien interligne. C'est-à-dire en fait l'adresse de la ligne suivante, ajustée après le # de la ligne suivante.

La fin du programme est marquée par LKH=#00

LL et LH représente le numéro de la ligne, codé sur deux octets en binaire.

-Il vient ensuite le programme lui-même, pas codé ou presque: seuls les mots-clés du BASIC sont compactés en un seul code dont b7 est forcé à 1. Ils sont donc facilement repérables.

Les mots clés sont reconnus lors de l'entrée de la ligne par une routine spéciale. Le code associé à un mot clé est appelé "token".

Les mots clés ne sont pas tout à fait dans le désordre, on s'en doute. Voici les différentes catégories:

#de #00 à #C1, les commandes

#de #C2 à #CB, les attributs divers

#de #CC à #D5, les opérateurs

#de #D6 à #ED, les fonctions à un seul paramètre

#de #EE à #F1, les fonctions sans arguments

#de #F2 à #F3, les fonctions à plusieurs paramètres

#de #F4 à #F6, les fonctions de segmentation de chaînes

Tous le reste de la ligne est stocké en ASCII. Il faut noter que la routine

de codage veille à ne pas coder les chaînes entre guillemets, ni les REM ou DATA.

Un codage un peu plus complet aurait beaucoup accéléré le BASIC: coder les constantes numériques en flottant, les numéros de lignes après GOTO sur deux octets, etc... Cette 'semi compilation' permet à certains BASIC interprétés d'afficher des performances étonnantes. Il est vrai que la ROM se trouve largement rallongée (24 à 32 Ko en général)

BASIC2.TXT

Le codage des variables

L'avantage du BASIC face à d'autres langages de haut niveau, c'est sa gestion dynamique des variables, qui est très simple d'emploi, et ne s'embarrasse donc pas de diverses déclarations etc...

Les variables sont stockées dans une zone à part, après le texte BASIC, et au maximum jusqu'au plafond fixé par le HIMEM

Cet espace est divisé en trois zones:

- Les variables simples
- Les tableaux
- Les chaînes.

Les variables simples

Elles sont stockées sur 7 octets. La structure est la suivante:

L1 L2 D0 D1 D2 D3 D4

%L1 et L2 représentant les deux caractères significatifs de la variable. Ils servent aussi à distinguer de quel type de variable il s'agit: b7 est parfois forcé à 1. Si la variable n'a qu'un caractère, le 2^{ème} caractère est considéré comme valant 0.

Voici les codages selon le type:

type	L1	L2
Réel	b7=0	b7=0
Entier	b7=1	b7=1
Chaîne	b7=0	b7=1
Fonction	b7=1	b7=0

%D0 à D4 représentent la valeur de la variable. Bien entendu, la signification est différente selon le type.

Réel: D0=exposant
D0-D4=mantisse. Le signe est incorporé dans b7 de D1.

Entier: D0=poids fort
D1=poids faible
D2-D4=0.

Chaine: D0=longueur (donc 0 si la chaine est vide). La longueur maxi est de #FF, soit 255 et non 256.

D1-D2=adresse de la chaine.
D3-D4=0

Fonction: D0-D1=adresse de la définition
D2-D3=adresse de la variable
D4=adresse du premier octet de la définition (inutilisé, voir routine DEF FN)

Etant placées en premier, les variables ont une caractéristique très importante: leur adresse ne varie plus une fois leur place créée. C'est important pour les boucles FOR-NEXT, qui peuvent ainsi stocker l'adresse de la variable et non son nom, évitant ainsi une recherche à chaque NEXT.

Les tableaux

Les tableaux ont une structure plus complexe. Ils sont stockés après les variables, et leur adresse peut donc changer après une nouvelle allocation de variable.

Voici la structure d'un tableau:

L1 L2 TL TH ND DnH DnL ... D0H D0L Données...

#L1 L2: c'est le nom du tableau, avec les mêmes conventions que pour les variables simples. Les fonctions ne sont pas admises.

#TL TH: c'est la longueur totale du tableau (entête compris). Ceci permet de sauter facilement d'un tableau à l'autre lors de la recherche (c'était inutile pour les variables, puisqu'une variable simple occupe toujours 7 octets).

#ND: c'est le nombre de dimensions du tableau

#DnH DnL ... D0H D0L: (attention, poids fort d'abord) ce sont les composantes dans chaque dimension. La valeur pour la dernière dimension est stockée en premier à cause de la structure de la routine d'évaluation d'un tableau.

#Données: c'est (enfin !) le contenu du tableau. Cette fois, la place n'est pas gaspillée, et la place strictement nécessaire est utilisée: 5 octets pour un réel, 2 octets pour un entier et 3 octets pour une chaine. Ces octets ont la signification décrite pour les variables simples.

Evidemment, les données sont stockées dans un ordre logique. Leur rang, en fonction des composantes, peut être donné par la formule suivante:

Convention: Le tableau a été dimensionné par:

DIM A (C₀-1, C₁-1, ..., C_n-1)

et l'élément est repéré par :

A (V₀, V₁, ..., V_n)

Le rang de l'élément est alors donné par l'expression:

$$R = (((V_n * C_{n-1} + V_{n-1}) * C_{n-2} + V_{n-2}) \dots) * C_1 + V_1) * C_0 + V_0$$

C'est ainsi qu'est calculée l'expression dans la ROM. En développant, on obtient formule suivante (Π =produit, Σ =somme)

$$R = \sum_{i=0}^n V_i \prod_{\substack{j=0 \\ j < i}}^{i-1} C_j$$

Par exemple, pour DIM A(2,2,2)
on a C₀=C₁=C₂=3

Figure IV-A

et le rang est donné par la formule suivante:

$$(V_2 C_1 + V_1) C_0 + V_0 \quad \text{ou} \quad V_0 + V_1 C_0 + V_2 C_0 C_1$$

$$\text{ou encore } (3V_2 + V_1)3 + V_0 \quad \text{ou} \quad V_0 + 3V_1 + 9V_2$$

Ce qui donne, pour un tableau dimensionné par DIM A(2,2,2) par exemple, les éléments dans l'ordre suivant:

- rang 0: 0,0,0 1,0,0 2,0,0 0,1,0 1,1,0 2,1,0
- rang 6: 0,2,0 1,2,0 2,2,0 0,0,1 1,0,1 2,0,1
- rang 12: 0,1,1 1,1,1 2,1,1 0,2,1 1,2,1 2,2,1
- rang 18: 0,0,2 1,0,2 2,0,2 0,1,2 1,1,2 2,1,2
- rang 24: 0,2,2 1,2,2 2,2,2

Pour obtenir l'adresse d'un élément, il faut donc calculer son rang, le multiplier par la longueur d'un élément (2,3 ou 5 selon le type) et ajouter à l'adresse de début des données. C'est exactement dans cet ordre qu'agit la routine qui recherche un élément d'un tableau.

C) OPTIMISATION DES PROGRAMMES BASIC

1-Compacter un programme

Nous allons passer en revue quelques trucs simples, tirés du fonctionnement de l'interpréteur, qui permettront d'accélérer ou de compacter un programme BASIC, ou parfois les deux en même temps...

-Ce qui vient tout de suite à l'esprit, c'est de supprimer les REM et les espaces inutiles.

On pourra écrire une petite routine, facile si vous avez bien assimilé les routines REM et DATA.

-Si des expressions arithmétiques se rencontrent trop souvent, utiliser la définition des fonctions FN. Utiliser de même des sous programmes pour des séquences répétitives.

-Mettre le plus d'instructions possible par ligne (une ligne gaspille 5 octets). Une ligne, pour être traitée correctement, peut avoir une longueur quelconque, à quelques exceptions près: les REM, DATA, et les chaînes de caractère ne doivent pas dépasser 256 caractères.

Rien n'empêche donc d'écrire un programme qui compacte, en gardant à l'esprit que le programme compacté ne sera plus éditable, et en faisant attention aux GOTO et GOSUB, qui doivent toujours adresser un début de ligne.

-Si des constantes sont souvent utilisées, il est préférable de les affecter à des variables.

-Avec l'aide d'un renuméroteur, on aura avantage à diminuer les numéros de ligne: numéroté à partir de 1000 au lieu de 10000 fait gagner un octet à chaque branchement.

-Eviter les affectations inutiles: A\$="#"+A\$: POKE I,VAL(A\$) est équivalent à POKE I,VAL("#"+A\$). C'est aussi bénéfique pour la rapidité.

2-Accélérer un programme

-Eviter des lignes 'mortes', que l'interpréteur doit sauter lorsqu'il passe dessus, et qui augmente le temps de recherche d'une ligne par GOTO ou GOSUB. Eliminer donc les REM, et rejeter les DATA à la fin d'un programme. On peut estimer qu'il faut 1 ms pour 'passer dessus' une instruction DATA ou REM.

-Mettre le plus possible d'instructions par ligne, puisque l'interpréteur perd un peu de temps à prendre les informations de début de ligne. Ce temps est d'environ de 0,1 ms.

-Eviter les espaces inutiles. L'interpréteur perd 17 microsecondes par espace inutile.

Voilà pour la 'forme' même du programme. Nous allons voir maintenant

comment faciliter la tâche du BASIC: moins il en a à faire, plus il en fait !

-Le point le plus sensible consiste à éviter le plus possible les évaluations numériques ou de chaînes, et en premier lieu les conversions décimal flottant. On préférera donc affecter les constantes à des variables.

La différence est énorme: $A=1000$ est 4 ms plus lent que $A=MI$, si MI vaut 1000.

Beaucoup d'instructions passent tout leur temps à évaluer les paramètres, par exemple POKE, etc... Il convient donc de leur faciliter la tâche.

L'évaluation d'un nombre hexadécimal est beaucoup plus rapide que celle d'un nombre décimal. Par exemple, 900 nécessite 2 ms de plus que #384 pour être évalué ! Ainsi, la plupart du temps, les GOTO passent plus de temps à évaluer le numéro qu'à rechercher la ligne. Si on écrivait les numéros de ligne en hexa, chaque branchement serait environ deux fois plus rapide ! Le programme serait totalement illisible, il est vrai.

-Toujours pour accélérer les branchements, numéroter le programme avec des petits numéros de lignes, pour faciliter l'évaluation des numéros.

-Ne jamais utiliser des variables entières, car les routines ne calculent qu'en flottant, ce qui implique une conversion entier flottant pour le calcul, suivie d'une conversion flottant/entier. On peut estimer que l'on perd environ 1 ms à chaque appel à une variable entière, par rapport à un variable normale.

-Réduire les noms des variables les plus courantes à une seule lettre, et les déclarer le plus tôt possible pour accélérer leur recherche (elles seront ainsi stockées au début de la table des variables).

-Eviter l'emploi de tableaux, si c'est possible, ou en tous les cas réduire le nombre de dimensions, car le calcul de l'adresse d'un élément prend du temps (une multiplication et une addition par composante), sans compter qu'il y a autant d'évaluations de variables que de dimensions.

-En revanche, il est souvent plus rapide de mettre en tableau des données que de calculer une expression à chaque fois.

-Ne pas mettre de variables après les NEXT.

-Préférer les structures FOR-NEXT aux structures REPEAT-UNTIL, car ces dernières nécessitent l'évaluation d'expressions pour le test de sortie.

-Simplifier les expressions numériques: supprimer les parenthèses inutiles, factoriser les expressions pour faire le moins de multiplications possible.

-Ne pas oublier que les commandes $IF A()0$ et $IF A$ sont totalement équivalentes (voir commande IF).

-Enlever ou ralentir la scrutation clavier, ce qui augmente de 20 % la vitesse d'un programme quelconque. (POKE #30E,#40 pour enlever et POKE #30E,#C0 pour autoriser, et ne pas oublier le décimal pour la VI.0 !)

-Quelques remarques d'ordre général, assez indépendantes du langage:

-Optimiser au maximum les boucles exécutées souvent: il n'est pas très utile d'optimiser des routines exécutées une seule fois.

-Eviter l'appel des sous programmes. Le programme sera plus long mais plus rapide.

-Un meilleur algorithme permet d'aller plus vite, sans artifice de programmation. Notamment, éviter au maximum les calculs transcendants, qui sont très longs. Voir l'exemple de la commande CIRCLE.

Ces différentes remarques permettent de doubler facilement la vitesse d'exécution d'un programme BASIC. Il est toutefois conseillé de garder une version non modifiée du programme. Enfin, si c'est toujours trop lent, tournez-vous vers l'assembleur !

CHAPITRE V

LES VARIABLES SYSTEMES

A) INTRODUCTION

1-Introduction

Le terme de variable système est en fait abusif, il recouvre ici deux notions: les variables de travail, qui sont divers pointeurs, accumulateurs flottants, et des données systèmes qui influencent le comportement de la ROM, ce sont par exemple les vecteurs de traitement des IRQ, les adresses de l'écran etc...

Les vraies variables systèmes ne sont touchées que par des commandes de configuration, et notamment initialisation. Elles peuvent se trouver aussi bien en RAM qu'en ROM. Dans ce cas, on pourra plutôt les appeler données systèmes, ou constantes.

Il est parfois difficile de dire si ce sont des variables de travail, ou des données systèmes. En fait vont être exposés dans ce chapitre la signification des trois premières pages de la RAM: la page 0, la Page 1, la page 2.

B) LA PAGE 0

1-Rôle pour le 6502

La page zéro (adresses de #0000 à #00FF) joue un rôle particulier pour le 6502, certaines instructions y faisant explicitement référence.

Ainsi, le fait que le Basic soit implanté en ROM interdit au programme de s'autotransformer (ce qui n'est jamais avantageux de toutes façons). Pour travailler sur la mémoire, il faut donc utiliser l'indirect, qui nécessite un pointeur en page 0, qui est le seul mode autorisant un accès indirect. (seul le JMP indirect peut se servir d'un pointeur quelconque).

Par la constitution même du 6502, la page 0 a d'autres avantages la lecture ou l'écriture d'un octet s'obtient avec seulement un octet d'adresse, le poids fort étant forcé à 0. Ce qui réduit d'un octet chaque appel à une telle variable, et permet de gagner un cycle machine, celui qui aurait servi à aller chercher le poids fort de l'adresse.

A ce sujet, il convient de se méfier: une instruction en page 0, même indexée, ne touchera jamais au poids fort de l'adresse (sauf pour l'indirect évidemment). Ainsi LDA #FF,X si X vaut 2 est équivalent à LDA #01 et non LDA #101.

C'est la page 0 qui permet les modes d'adressages les plus riches, et la meilleure optimisation d'exécution. Elle a donc été choisie pour toutes les variables de l'interpréteur. La partie non Microsoft y fait rarement appel, ce qui est dommage: les routines haute résolution auraient été beaucoup plus rapides avec des pointeurs en page 0.

2-La page 0 octet par octet

00 Inutilisé
01 Inutilisé
02 Inutilisé
03 Inutilisé
04 Inutilisé
04 Inutilisé
06 Inutilisé
07 Inutilisé
08 Inutilisé
09 Inutilisé
0A Inutilisé
0B Inutilisé

0C Travail
0D Travail
0E Travail
0F Travail

10-11:Adresse de la ligne du curseur Hires

12-13:Adresse de la ligne du curseur Text.

14-15:Adresse des données pour sons préprogrammés.

16 Inutilisé

17 :Indicateur de sortie pour INPUT.

18-19:Travail encodage/décodage mots clés

1A :#4C:JMP #CBED/#CCBØ

1B-1C:#CBED/#CCBØ

1D-1E:Compte le nombre de lignes rencontrés lors de la recherche d'un numéro
Adresse pour DOKE

1F-2Ø:Calcul d'adresse de ligne écran

21 #4C:JMP #xxxx vecteur USR

22-23:Adresse de USR. Normalement #D2AØ/D336

24 :Terminateur (évaluation de chaines etc..), notamment

25 :Terminateur sauvegarde,notamment

26 :Entrée d'une ligne,contient sa longueur, notamment

27 :Sauvegarde routine d'affichage, drapeau pour la recherche d'une variable

28 :Drapeau chaine:#FF (b7=1) si chaine,#ØØ (b7=Ø) si numérique

29 :Drapeau entier:b7=1 si entier,Ø sinon

2A :Drapeau encodage des mots clés, réorganisation.

2B :Drapeau d'autorisation des variables entières/tableaux.
Remis à Ø par CLEAR

2C :Code pour INPUT/GET/READ

2D :Code pour >(<

2E :b7=1, clavier inactif. b7=Ø,clavier actif

2F :Travail conversion flottant/Hexa

3Ø :Position du curseur sur la ligne (écran ou imprimante).
Vl.Ø: contient la valeur + 13

31 :Longueur d'une ligne d'impression

32 :Position maxi pour la tabulation par ,.

33-34: Tampon pour nombres sur deux octets.

Attention: Aucune fonction (y compris USR et &()) ne doivent y toucher.

35-84: Tampon clavier

35...: V1.0: Nom du programme demandé

49...: V1.0: Nom trouvé

5E : V1.0: Entête, inutilisé

5F : V1.0: Entête, début poids faible

60 : V1.0: Entête, début poids fort

61 : V1.0: Entête, fin poids faible

62 : V1.0: Entête, fin poids fort

63 : V1.0: Entête, type (#00 basic, #80, bloc mémoire)

64 : V1.0: Entête, AUTO (si non nul)

65 : V1.0: Entête, inutilisé

66 : V1.0: Entête, inutilisé

85 : Pointeur de la pile des descripteurs

86-87: Précédent pointeur de la pile des descripteurs

Remarque: #87 est mis à 0 à l'initialisation

88-90: Pile des descripteurs (3 fois trois octets)

91-92: Pointeur de travail...

93-94: Pointeur de travail...

95 : ACC3 octet 1

96 : ACC3 octet 2

97 : ACC3 octet 3

98 : ACC3 octet 4

97-98: Calcul adresse dans un tableau

99 : Inutilisé

9A-9B: Début du texte basic, normalement #501. Pointe sur le premier lien de ligne

9C-9D: Premier octet des variables, dernier octet du texte Basic.

9E-9F: Fin des variables, pointe sur le premier octet des tableaux

- A0-A1:Pointe sur l'octet qui suit la fin du dernier tableau
- A2-A3:Plafond des chaines,plus basse chaine. Lors d'un CLEAR,rejoint le HIMEM
- A4-A5:Adresse de la chaine réservée et travail divers
- A6-A7:HIMEM. Les chaines seront stockées juste en dessous
- A8-A9:Numéro de la ligne courante. En mode direct, #A9 contient #FF.
- AA-AB:Sauvegarde du numéro de ligne, pour la reprise par CONT
- AC-AD:Sauvegarde de la dernière valeur de TXTPTR, pour la reprise par CONT.
Si #AD=# (mode direct), reprise interdite.
- AE-AF:READ:Sauver numéro de ligne courante
- B0-B1:Pointeur de DATA
- B2-B3:Pointeur de DATA (travail)
- B4-B5:Caractères significatifs d'une variable
- B6-B7:Adresse d'une variable
- B8-B9:Stockage de l'adresse d'une variable.
- BA :Evaluer une expression, indique la fin de l'expression
- BB Inutilisé
- BC :Evaluer une expression, code pour >(<
- BD-BE:Travail évaluation FN
- BF-C0:Travail chaines...
- C1 Inutilisé
- C2 :Longueur d'un élément (réorganisation). Vaut normalement 0
- C3 :#4C JMP \$xxxx:évaluer une fonction
- C4-C5:Adresse de la fonction à exécuter

C5 :Travail opérateurs

C6 :ACC4,exposant

C7 :ACC4,octet 1

C8 :ACC4,octet 2

C9 :ACC4,octet 3

CA :ACC4,octet 4

C7-C8:Décalage de bloc:Adresse cible

C9-CA:Décalage de Bloc:Dernier octet à décaler

CB :ACC5,exposant

CC :ACC5,octet 1

CD :ACC5,octet 2

CE :ACC5,octet 3

CF :ACC5,octet 4

CE-CF:Décalage de bloc: premier octet à décaler

Recherche de lignes: adresse de la ligne

D0 :ACC1,exposant

D1 :ACC1,octet 1

D2 :ACC1,octet 2

D3 :ACC1,octet 3 ou adresse descripteur poids faible

D4 :ACC1,octet 4 ou adresse descripteur poids fort

D5 :ACC1,signe

D6 :Travail évaluation nombre décimal

D7 :Justification de ACC1. Doit contenir 0

D8 :ACC2,exposant

D9 :ACC2,octet 1

DA :ACC2,octet 2

DB :ACC2,octet 3

DC :ACC2,octet 4

DD :ACC2,signe

DE :Produit des signes de ACC1 et ACC2

DF :Extension ACC1

DE-DF:Pointeur pour transfert des chaines

E0-E1: Sauvegarde de TXTPTR

Routine de lecture d'un caractère

Entrée: Par #00E8 ou par #00E2 si incrémentation.

Sortie: A contient le code du caractère lu, les espaces étant sautés.

Z=1 si fin d'instruction (fin de ligne ou ':')

C=0 si caractère chiffre (0 à 9)

Y et X inchangés

Bogue: Sur la V1.0, X et Y sont modifiés et A contient n'importe quoi si un ELSE ou une REM abrégée (') sont rencontrés.

(Cf #EA41)

E2 :INC E9

E4 :BNE 00E8

E6 :INC EA

E8 :LDA xxxx

E8 :CMP #' '

ED :BEQ 00E2

EF :JSR #EA41/#ECB9

F2 :RTS

F3 Inutilisé

F4 Inutilisé

F5 Inutilisé

F6 Inutilisé

F7 Inutilisé

F8 Inutilisé

F9 Inutilisé

FA :#00: Valeur courante de RND: exposant

FB :4F: idem, octet 1

FC :C7: idem, octet 2 (première valeur=0,811635196)

FD :52: idem, octet 3

FE :58: idem, octet 4

FF :Début tampon décimal

1-Role de pile 6502

La page 1 (#0100-#01FF) a un role très particulier pour le 6502: celui de pile système.

Cette pile sert donc à stocker les adresses de retour des sous programmes, ou les octets à sauver lors des interruptions. Rappelons que la pile a une structure de type LIFO (Last In, First Out: dernier entré, premier sorti). Cette utilisation est classique, nous ne nous y attarderons pas outre mesure.

Le principal problème, c'est que le Basic a aussi besoin d'une pile LIFO, et ce pour les mêmes raisons que le 6502: stocker le moyen de retourner d'un sous programme, gérer des FOR-NEXT imbriqués etc... Et là où le bat blesse, c'est que ces données n'ont absolument pas la même structure que celles stockées par le 6502.

Il serait insensé d'empiler TXTPTR, pointeur du programme interprété, et de le dépiler dans PC, pointeur du programme 6502.

Pour résoudre ces conflits, certains processeurs proposent une pile utilisateur et une pile système. Ce n'est pas le cas du 6502.

Les données basic s'intercalent donc entre les données systèmes, et réciproquement.

Un mot sur le comportement de la pile: il est régi par le pointeur de pile (S pour Stack pointer). Celui-ci descend si on empile une donnée et monte si on dépile. C'est pourquoi il est initialisé au sommet de la pile (#FF, soit #01FF). Signalons à ce sujet le même 'effet modulo' qu'en page 0: si le pointeur vaut #00 (#100) et qu'on empile une donnée, il passera à #FF (#01FF).

Le pointeur indexe toujours la position libre au sommet de la pile. Ainsi le programme suivant récupère la valeur au sommet de la pile sans y toucher:

```
TSX  
LDA 0101,X
```

Ce procédé est très utilisé dans la ROM.

Attention: on ne peut espérer récupérer une valeur au delà du sommet de la pile, car les interruptions modifient constamment le sommet de la pile, et ce de manière totalement transparente pour l'utilisateur.

2-La pile Basic

Elle a deux usages: l'un temporaire, et l'autre permanent.

L'usage temporaire, c'est par exemple lors de l'évaluation d'une expression (voir cette routine). A la fin de la routine d'évaluation, tout ce qui avait

été empilé est a été dépilé, c'est donc transparent pour la pile.

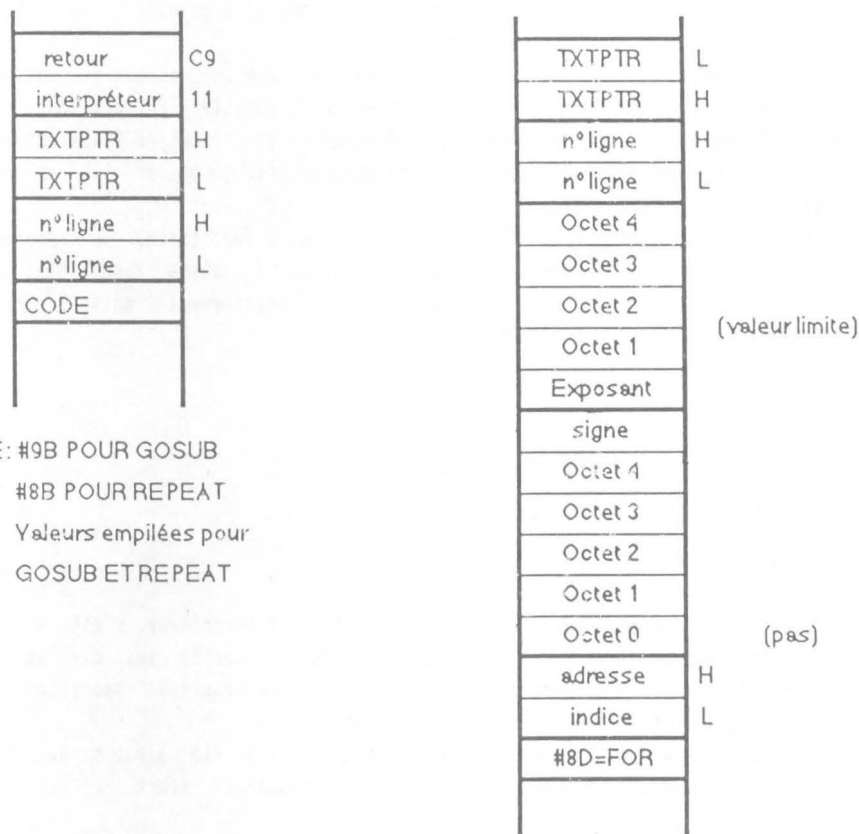
L'usage permanent: c'est la gestion des structures de controle: FOR-NEXT, GOSUB-RETURN, REPEAT-UNTIL.

Ces données ont une structure assez similaire. Surtout, le premier octet contient le code du bloc, qui est en fait le token de l'instruction: #8D pour un bloc FOR-NEXT, #9B pour un bloc GOSUB-RETURN, #8B pour un bloc REPEAT-UNTIL.

Le bloc initial (rien donc) est repéré par un #00 qui est placé, lors du RESET BASIC, au sommet de la pile (#1FF), et n'est jamais touché. Ainsi, la routine de recherche des blocs (#C3CA/#C3C6) sort lorsqu'elle rencontre le sommet de la pile.

Voici les données empilées pour ces différents blocs:

Figure V-A



CODE: #9B POUR GOSUB

#8B POUR REPEAT

Valeurs empilées pour

GOSUB ET REPEAT

VALEURS EMPILÉES POUR FOR-NEXT

Il faut noter qu'une gestion rigoureuse de la pile fait que pratiquement aucune adresse de retour n'est empilée, de sorte que seuls quelques octets au sommet servent de pile système, le reste étant uniquement occupé par les données BASIC.

D'autres structures de pile seront données dans le coeur même du commentaire.

3-Le tampon décimal.

Lors des conversions flottant/décimal ou flottant/hexadécimal, il fallait une zone pour stocker les résultats. Cette zone se situe au début de la page 1, de #100 à #10F ou de #0FF à #10E pour l'instruction STR\$.

Le nombre est stocké en ASCII, tel qu'il apparaît pour un PRINT par exemple, et terminé par un #00.

L'existence d'un tampon décimal, ou de procédures qui peuvent s'imbriquer oblige à tester que la pile ne descend pas trop bas, afin qu'elle ne se sature pas.

Ainsi, chaque fois que le Basic doit empiler quelque chose de manière permanente, ou répétitive, il va tester la place disponible. En pratique, il est testé que la pile ne descende pas en dessous de #13E (routine #C43B/#C437), ce qui laisse une marge d'environ #2E (40 octets) pour gérer les IRQ et les quelques adresses systèmes.

Il est inutile, à cause de cette marge de sécurité importante, de réserver un nombre précis d'octets sur la pile: si on demande 4 octets disponibles et qu'on en empile 20, il y aura certes 16 octets de dépassement, mais l'erreur sera détectée à la prochaine vérification.

D) VARIABLES SYSTEMES PAGE 2

1-Introduction

Si la page 0 est réservée presque exclusivement à l'interpréteur, c'est à dire à la partie Microsoft du Basic, la page 2 est plutôt réservée aux utilisations systèmes (vecteurs d'interruptions...) ou pour les routines spécifiques à l'Oric (Graphiques, son, E/S cassettes pour la V1.1).

Sa structure est moins homogène, les variables ont été allouées au petit bonheur, sans logique apparente. Il en résulte de nombreux trous, et beaucoup de différences entre la V1.0 et la V1.1.

2-La page 2 octet par octet

- 200 1.0/1.1 Travail
- 201 1.0/1.1 Travail
- 202 1.0/1.1 Travail
- 203 1.0/1.1 Travail
- 204 1.0 Travail
 - 1.1 Inutilisé
- 205 1.0 Travail
 - 1.1 Inutilisé
- 206 1.0 Travail décalage
 - 1.1 Inutilisé
- 207 1.0 Travail décalage
 - 1.1 Inutilisé
- 208 1.0/1.1 Motif ligne/colonne dernière touche pressée
- 209 1.0/1.1 idem pour touches de controles (Shift,Ctrl,Funct)
- 20A 1.0/1.1 Motif colonne dernière touche pressée
- 20B 1.0/1.1 idem pour touches de controle
- 20C 1.0/1.1 #FF:Majuscule,#7F:Minuscule
- 20D 1.0/1.1 Travail,compteur des colonnes
- 20E 1.0/1.1 Compteur de répétition clavier
- 20F 1.0 Travail accès GI 8912
 - 1.1 Inutilisé
- 210 1.0/1.1 Travail gestion clavier
- 211 1.0/1.1 Travail gestion clavier
- 212 1.0/1.1 FB code
- 213 1.0/1.1 Registre Pattern
- 214 1.0/1.1 Travail Pattern
- 215 1.0/1.1 Motif du sextet du curseur Hires

- 216 1.0/1.1 sauvegarde poids faible adresse du curseur (#10)
- 217 1.0/1.1 idem poids fort

- 218 1.0/1.1 sauvegarde motif courant (#210)

- 219 1.0/1.1 Coordonnée horizontale curseur Hires

- 21A 1.0/1.1 Coordonnée verticale curseur Hires

- 21B 1.0/1.1 Circle:Coordonnée relative horizontale,partie fractionnaire
- 21C 1.0/1.1 idem partie entière

- 21D 1.0/1.1 Circle:Coordonnée relative verticale,partie fractionnaire
- 21E 1.0/1.1 idem partie entière

- 21F 1.0/1.1 0 si mode text,1 en mode Hires

- 220 1.0/1.1 0=48K,1=16K (?)

- 221 1.0/1.1
- 222 1.0/1.1
- 223 1.0/1.1
- 224 1.0/1.1
- 225 1.0/1.1
- 226 1.0/1.1
- 227 1.0/1.1
- 228 1.0 #4C:JMP #EC03 vecteur IRQ
 - 1.1 Inutilisé
- 229 1.0 #03
 - 1.1 Inutilisé
- 22A 1.0 #EC
 - 1.1 Inutilisé

- 22B 1.0 #4C:JMP #F430 vecteur NMI
 - 1.1 Inutilisé
- 22C 1.0 #30
 - 1.1 Inutilisé
- 22D 1.0 #F4
 - 1.1 Inutilisé

- 22E 1.0/1.1 Inutilisé
- 22F 1.0/1/1 Inutilisé
- 230 1.0 #40:RTI retour normal de l'IRQ
 - 1.1 Inutilisé

231 1.0/1.1 Inutilisé
232 1.0/1.1 Inutilisé
233 1.0/1.1 Inutilisé
234 1.0/1.1 Inutilisé
235 1.0/1.1 Inutilisé
236 1.0/1.1 Inutilisé
237 1.0/1.1 Inutilisé

238 1.1 #4C:JMP #F77C afficher un caractère
1.0 Inutilisé
239 1.1 #7C
1.0 Inutilisé
23A 1.1 #F7
1.0 Inutilisé

23B 1.1 #4C:JMP #EB78 prendre un caractère au clavier
1.0 Inutilisé
23C 1.1 #78
1.0 Inutilisé
23D 1.1 #EB
1.0 Inutilisé

23E 1.1 #4C:JMP #F5C1 Vecteur imprimante
1.0 Inutilisé
23F 1.1 #C1
1.0 Inutilisé
240 1.1 #F5
1.0 Inutilisé

241 1.1 #4C:JMP #F865 afficher ligne 0
1.0 Inutilisé
242 1.1 #65
1.0 Inutilisé
243 1.1 #F8
1.0 Inutilisé

244 1.1 #4C:JMP #EE22 vecteur IR0
1.0 Inutilisé
245 1.1 #22
1.0 Inutilisé
246 1.1 #EE
1.0 Inutilisé

- 247 1.1 #4C:JMP #F8B2 vecteur NMI
1.0 Inutilisé
- 248 1.1 #B2
1.0 Inutilisé
- 249 1.1 #F8
1.0 Inutilisé
- 24A 1.1 #40:RTI retour IRQ normale
1.0 Inutilisé
- 24B 1.0/1.1 Inutilisé
- 24C 1.0/1.1 Inutilisé
- 24D 1.0/1.1 Inutilisé
- 24E 1.1 #10:Répétition lente
1.0 Inutilisé
- 24F 1.1 #04:Répétition rapide
1.0 Inutilisé
- 250 1.0/1.1 Inutilisé
- 251 1.1 Travail affichage:sauver autorisation curseur
1.0 Inutilisé
- 252 1.1 b7=1 si un IF a été rencontré (le ELSE doit être donc exécuté)
1.0 Inutilisé
- 253 1.1 contient le numéro de la première colonne valide (0 ou 2)
1.0 Inutilisé
- 254 1.0/1.1 Inutilisé
- 255 1.0/1.1 Inutilisé
- 256 1.1 Longueur d'une ligne imprimante
1.0 Inutilisé
- 257 1.1 Longueur d'une ligne d'écran
1.0 Inutilisé
- 258 1.1 Sauvegarde position horizontale imprimante (#30)
1.0 Inutilisé
- 259 1.1 Sauvegarde position horizontale écran (#30)
1.0 Inutilisé

- 25A 1.1 Drapeau Merge
1.0 Inutilisé
- 25B 1.1 Drapeau verify/load
1.0 Inutilisé
- 25C 1.1 Compteur d'erreurs, poids faible
1.0 Inutilisé
- 25D 1.1 Compteur d'erreurs, poids fort
1.0 Inutilisé
- 25E 1.1 type de programme (B,C,I,S,R)
1.0 Inutilisé
- 25F 1.1 ###:fin de la chaine 'type de programme'
1.0 Inutilisé
- 260 1.1 si 1,mémoire défailante
1.0 Inutilisé
- 261 1.0/1.1 Poids faible adresse de gestion des caractères de controle
- 262 1.0/1.1 Poids fort idem
- 263 1.0/1.1 Travail calcul adresse d'une ligne
- 264 1.0/1.1 idem poids fort
- 265 1.0/1.1 Travail affichage curseur
- 266 1.0/1.1 Inutilisé
- 267 1.0/1.1 Inutilisé
- 268 1.0/1.1 numéro de la ligne du curseur Text
- 269 1.0/1.1 colonne curseur Text
- 26A 1.0/1.1 Registre d'état
- 26B 1.0/1.1 Valeur colonne # (PAPER)
- 26C 1.0/1.1 Valeur colonne 1 (INK)
- 26D 1.0 adresse de l'écran
1.1 Inutilisé
- 26E 1.0 poids fort idem (###/BF4# en mode Text/Hires)
1.1 Inutilisé

- 26F 1.0 nombre de lignes de l'écran
1.1 Inutilisé
- 270 1.0/1.1 Inutilisé
- 271 1.0/1.1 'couleur', dans b7, du curseur
- 272 1.0/1.1 Poids faible Timer 1 (gestion clavier)
- 273 1.0/1.1 Poids fort idem
- 274 1.0/1.1 Poids faible Timer 2 (clignotement curseur)
- 275 1.0/1.1 Poids fort idem
- 276 1.0/1.1 Poids faible timer 3 (utilisateur/WAIT)
- 277 1.0/1.1 Poids fort idem
- 278 1.1 Adresse de la 2 ème ligne d'écran
1.0 Inutilisé
- 279 1.1 poids fort idem (#BBD0/#BF90 pour Text/Hires)
1.0 Inutilisé
- 27A 1.1 Adresse de la première ligne d'écran
1.0 Inutilisé
- 27B 1.1 poids fort idem (#BBA8/#BF68 pour Text/Hires)
1.0 Inutilisé
- 27C 1.1 Nombre de caractères à scroller
1.0 Inutilisé
- 27D 1.1 poids fort idem (40*(nombre de lignes-1))
1.0 Inutilisé
- 27E 1.1 nombre de lignes à scroller
1.0 Inutilisé
- 27F 1.1 nom du programme demandé
...
28F
27F 1.0 Inutilisé
28F
- 290 1.0/1.1 Inutilisé
- 291 1.0/1.1 Inutilisé
- 292 1.0/1.1 Inutilisé

293 1.1 nom programme trouvé
 ...
 2A3
 293 1.0 Inutilisé
 ...
 2A3

 2A4 1.0/1.1 Inutilisé
 2A5 1.0/1.1 Inutilisé
 2A6 1.0/1.1 Inutilisé
 2A7 1.0/1.1 Inutilisé

 2A8 1.1 Entête, inutilisé
 1.0 Inutilisé
 2A9 1.1 Entête, début poids faible
 1.0 Inutilisé
 2AA 1.1 Entête, début poids fort
 1.0 Inutilisé
 2AB 1.1 Entête, fin poids faible
 1.0 Inutilisé
 2AC 1.1 Entête, fin poids fort
 1.0 Inutilisé
 2AD 1.1 Entête, type (#00 basic, #80 bloc mémoire, #40 Tableau)
 1.0 Inutilisé
 2AE 1.1 Entête, AUTO (si non nul)
 1.0 Inutilisé
 2AF 1.1 Entête, drapeau chaîne
 1.0 Inutilisé
 2B0 1.1 Entête, drapeau entier
 1.0 Inutilisé

 2B1 1.1 Erreurs pendant lecture
 1.0 Inutilisé

 2B2 1.0/1.1 Inutilisé
 ...
 2BF

 2C0 1.0/1.1 b0=1:Mode Hires. b0=0:Mode Text. b1=1:mode RELEASE. b1=0:mode GRAB

 2C1 1.0/1.1 Poids faible:Himem maxi, mode RELEASE (#9800)
 2C2 1.0/1.1 Poids fort idem

 2C3 1.0/1.1 Mode d'adressage du curseur Hires (1= relatif, 0 sinon)

- 2C4 1.0/1.1 Inutilisé
 ...
 2DE
- 2DF 1.0/1.1 b7=0: pas de touche pressée.
 b7=1: b0-b6 contient le code ASCII de la touche pressée
- 2E0 1.0/1.1 Drapeau d'erreur, incrémenté si erreur pendant routines son/graph.
- 2E1 1.0/1.1 Param1, poids faible
 2E2 1.0/1.1 Param1, poids fort
 2E3 1.0/1.1 Param2, poids faible
 2E4 1.0/1.1 Param2, poids fort
 2E5 1.0/1.1 Param3, poids faible
 2E6 1.0/1.1 Param3, poids fort
 2E7 1.0/1.1 Param4, poids faible
 2E8 1.0/1.1 Param4, poids fort
- 2E9 1.0/1.1 Inutilisé
 ...
 2EF
- 2F0 1.0/1.1 Comptage paramètres (syntaxe routines son/graphique)
- 2F1 1.0/1.1 b7=1: imprimante en service. b7=0: imprimante hors service
- 2F2 1.0/1.1 b7=0, LIST retourne à l'interpréteur. b7=1, retourne à l'appelant.
- 2F3 1.0/1.1 Inutilisé
- 2F4 1.0/1.1 b7=1, mode TRON. b7=0, mode TROFF. Sur 1.0, initialisé à chaque 'Ready'
- 2F5 1.0/1.1 Poids faible adresse !
- 2F6 1.0/1.1 Poids fort idem (normalement, #D2A0/#D336)
- 2F7 1.0 'vidéo inverse'
 1.1 Inutilisé
- 2F8 1.0/1.1 Sauver coordonnée horizontale (PLOT...)
 1.0: Décalé de 1
- 2F9 1.0/1.1 Inutilisé
 2FA 1.0/1.1 Inutilisé
 2FB 1.0/1.1 #4C: JMP \$xxxx, vecteur de la fonction &()
 2FC 1.0/1.1 Poids faible adresse &()

2FD 1.0/1.1 Poids fort idem (normalement, #D2A0/#D336)

2FE 1.0/1.1 Inutilisé

2FF 1.0/1.1 Inutilisé

II) QUE RESTE-T-IL ?

1-Introduction

C'est ici un chapitre à l'aspect uniquement pratique: lorsqu'on programme en assembleur, on a constamment besoin de place pour mettre les variables systèmes, et évidemment pour implanter le programme lui-même.

2-Où placer ses variables systèmes

-Dans la page zéro

Pour des raisons exposées précédemment, il est recommandé d'utiliser au maximum la page 0 pour ses variables de travail. On gagne ainsi environ 20 % de place dans les programmes et 10 % en rapidité.

On peut utiliser sans aucune précaution les zones suivantes: #00-#0C, #F3-#F9, ainsi que #16, #BB et #C1, soit 22 octets, qui couvrent l'immense majorité des besoins.

Si on a besoin de plus de place, on peut se servir de la semence du générateur aléatoire (#FA-#FE), à condition que #FA contiennent toujours #80.

De même, le tampon clavier est utilisable dans sa totalité, mais attention au mode direct: il faut que TXTPTR retrouve quelque chose de cohérent au sortir de votre routine. La solution (brutale) existe, elle est utilisée d'ailleurs dans la V1.0 pour le CLOAD: sortir en retournant directement à l'interpréteur (JMP #C003).

Si votre routine ne se sert pas de routines de la ROM, toute la page 0 est disponible sans restriction (sauf le pointeur #14-15, modifié par les IRQ's).

Si votre routine ne se sert pas de la ROM mais doit rendre la main au Basic, il faut faire attention aux quelques vecteurs ou variables qui ne doivent pas être touchés, c'est le cas de: #10-#13, #1A-#1C, #21-#23, #30-#32, #85-#87, #9A-#B1, #C2-#C5, #D7, #E2-#F2.

Si votre routine doit utiliser des sous programmes de la ROM, chaque cas est un cas particulier. Quelques conseils cependant: tous les accumulateurs flottants peuvent être modifiés par l'évaluation d'une expression, il ne faut donc pas s'en servir pour stocker ses propres données. Ils peuvent en revanche servir pour des valeurs temporaires, évidemment.

-Dans la page 2

Il y a beaucoup de place disponible dans la page 2, mais elle n'est pas très recommandée:

L'utilisation de la page 2 est très différente selon les versions de la ROM.

Dès l'instant que l'on ne travaille pas en page 0, toutes les autres adresses sont équivalentes du point de vue temps ou longueur de programme. Il est donc préférable d'utiliser des variables intégrées au programme lui-même. On réservera la page 2 aux données ou routines systèmes.

3-Où placer ses routines.

-Dans la page zéro

Placer ses routines dans la page zéro ne présente aucun intérêt, et est très difficile compte tenu du peu de place disponible.

-Dans la page un

Cela présente beaucoup de risque, et impose une gestion pour le moins rigoureuse de la pile...

Proscrit en tous cas si le programme doit rendre la main au BASIC.

En fait, cela n'a vraiment que des inconvénients ou presque, surtout avec 48 Ko de mémoire !!. Cette possibilité est signalée car elle a été vue dans un programme du commerce.

-Dans la page deux

La page 2 se prête bien à de courtes routines systèmes (détourner les IRQ, NMI etc...), car c'est une zone mémoire très stable, dans la mesure évidemment où l'on n'utilise que les octets libres.

-Dans la page quatre

La page quatre est très pratique, car c'est une zone très stable, puisqu'elle est entièrement libre et que la ROM n'y fait jamais appel.

Elle est donc recommandée pour y implanter ses propres routines.

Il y a hélas un gros défaut: tous les DOS existants s'en servent par nécessité comme amorce pour leurs propres besoins. La page 4 ne doit être utilisée sous aucun prétexte si la routine doit être utilisée un jour ou l'autre avec un lecteur de disquettes.

Ailleurs dans la mémoire

Il est heureusement possible d'implanter des routines n'importe où en

mémoire ou presque.

-La zone #0500-#97FF peut être utilisée sans problèmes de mode Text ou Hires, à condition de protéger le programme du Basic et de ses variables par un HIMEM adéquat.

-La zone #9800-#B4FF peut être utilisée sans aucune précaution en mode RELEASE, si le mode Hires n'est jamais appelé. En mode GRAB, il faudra protéger le programme par un HIMEM adéquat là aussi.

-Il existe des zones assez particulières: les jeux de caractères n'utilisent que 3 pages sur les 4 déplacées lors des passages Hires/Text.

Ces 2 zones sont protégées dans tous les modes.

Il s'agit des zones #B400-#B4FF et #B800-#B8FF, qui sont décalées mais non altérées en #9800-#98FF et #9C00-#9CFF lors du passage en mode haute résolution, puis restituées lors d'un nouveau passage en mode Text.

Ces zones sont très pratiques pour y placer des routines relogeables, ou des routines à n'utiliser que dans un seul mode.

On peut utiliser éventuellement le deuxième jeu de caractères (#B900-#BB7F) pour stocker des programmes, il est lui aussi déplacé. Mais attention aux NMI qui régénèrent le jeu de caractère (zone #B900-#BAFF).

-Enfin, la zone #BF00-#BFFF est inutilisée, quel que soit le mode. Malheureusement, une bogue de l'affichage en double hauteur risque de détruire cette zone, et rend son utilisation périlleuse.

CHAPITRE VI

LA ROM

A) INTRODUCTION

1-Introduction

La partie la plus longue de ce livre est consacrée au listing exhaustif et surtout commenté, de la ROM.

Afin de faciliter la recherche d'une routine donnée, la linéarité de la ROM n'a jamais été rompue. Ainsi on trouvera dans l'ordre toutes les routines de #C000 à #FFFF.

On peut assez facilement - et artificiellement - séparer la ROM en diverses zones, telles l'interpréteur, les routines de calcul etc... En ceci, la construction même de la ROM nous a aidé.

Il est vrai qu'on n'écrit pas une ROM sans une certaine rigueur. L'organisation de la ROM est une séquelle des premiers micros-ordinateurs: le haut de la mémoire comportait le moniteur, ensemble de routines particulières au système lui-même, le reste de l'espace mémoire étant réservé au langage. Cette disposition est maintenant réservée aux plus gros ordinateurs.

Il est de même logique que le Basic commence par l'interpréteur, suivi par les commandes vitales, puis par les routines de calculs. Cet ensemble d'environ 8Ko forme le noyau Microsoft, auxquels ont été rajoutées les routines graphiques et sonores. Cette architecture se retrouve pour tout ordinateur avec un Basic d'origine Microsoft. Simplement, avec un Z80 par exemple, les routines systèmes sont au début, suivies par le langage, car le vecteur de RESET est en #00 et non en #FFFF: toujours la philosophie du moniteur.

B) LES TABLES

1-Tables d'adresse

VECTEURS SYSTEMES

Ces vecteurs ne sont jamais utilisés, mais sont pratiques pour l'utilisateur.

C000 JMP \$EA59 C000 JMP \$ECCC ;Initialisation à froid BASIC
 C003 JMP \$C475 C003 JMP \$C471 ;Initialisation à chaud BASIC

TABLE D'ADRESSE

Les adresses des commandes sont stockées avec leur valeur -1 car elles sont appelées par un RTS.

C006 C006 BYT #C941-1/#C973-1 ;END
 C008 C008 BYT #C6A5-1/#C692-1 ;EDIT
 C00A C00A BYT #CFE4-1/#E987-1 ;INVERSE/STORE
 C00C C00C BYT #CFE4-1/#E9D1-1 ;NORMAL/RECALL
 C00E C00E BYT #CC8C-1/#CD16-1 ;TRON
 C010 C010 BYT #CC8F-1/#CD19-1 ;TROFF
 C012 C012 BYT #C9E0-1/#CA12-1 ;POP
 C014 C014 BYT #D9C6-1/#DA51-1 ;PLOT
 C016 C016 BYT #DA16-1/#DAA1-1 ;PULL
 C018 C018 BYT #D937-1/#D9DE-1 ;LORES
 C01A C01A BYT #D8AC-1/#D967-1 ;DOKE
 C01C C01C BYT #D9FA-1/#DA85-1 ;REPEAT
 C01E C01E BYT #DA16-1/#DAA1-1 ;UNTIL
 C020 C020 BYT #C841-1/#C855-1 ;FOR
 C022 C022 BYT #C824-1/#C7FD-1 ;LLIST
 C024 C024 BYT #C832-1/#C809-1 ;LPRINT
 C026 C026 BYT #CE0C-1/#CE98-1 ;NEXT
 C028 C028 BYT #CA0A-1/#CA3C-1 ;DATA
 C02A C02A BYT #CCC9-1/#CD55-1 ;INPUT
 C02C C02C BYT #D0F2-1/#D17E-1 ;DIM
 C02E C02E BYT #CC0A-1/#CCCE-1 ;CLS
 C030 C030 BYT #CCFD-1/#CD89-1 ;READ
 C032 C032 BYT #CAD2-1/#CB1C-1 ;LET
 C034 C034 BYT #C9B3-1/#C9E5-1 ;GOTO
 C036 C036 BYT #C98B-1/#C9BD-1 ;RUN
 C038 C038 BYT #CA3E-1/#CA70-1 ;IF
 C03A C03A BYT #C91F-1/#C952-1 ;RESTORE
 C03C C03C BYT #C996-1/#C9C8-1 ;GOSUB
 C03E C03E BYT #C9E0-1/#CA12-1 ;RETURN
 C040 C040 BYT #CA61-1/#CA99-1 ;REN
 C042 C042 BYT #E95B-1/#EBCE-1 ;HINEM
 C044 C044 BYT #E974-1/#EBE7-1 ;GRAB
 C046 C046 BYT #E994-1/#EC0C-1 ;RELEASE
 C048 C048 BYT #E9A9-1/#EC21-1 ;TEXT
 C04A C04A BYT #E9BB-1/#EC33-1 ;HIRES

C04C C04C BYT #F415-1/#FAB5-1 ;SHOOT
 C04E C04E BYT #F418-1/#FACB-1 ;EXPLODE
 C050 C050 BYT #F41B-1/#FAE1-1 ;ZAP
 C052 C052 BYT #F412-1/#FA9F-1 ;PING
 C054 C054 BYT #E889-1/#EAF0-1 ;SOUND
 C056 C056 BYT #E889-1/#EAF0-1 ;MUSIC
 C058 C058 BYT #E889-1/#EAF0-1 ;PLAY
 C05A C05A BYT #E87D-1/#EAF0-1 ;CURSET
 C05C C05C BYT #E87D-1/#EAF0-1 ;CURMOV
 C05E C05E BYT #E87D-1/#EAF0-1 ;DRAW
 C060 C060 BYT #E87D-1/#EAF0-1 ;CIRCLE
 C062 C062 BYT #E87D-1/#EAF0-1 ;PATTERN
 C064 C064 BYT #E87D-1/#EAF0-1 ;FILL
 C066 C066 BYT #E87D-1/#EAF0-1 ;CHAR
 C068 C068 BYT #E889-1/#EAF0-1 ;PAPER
 C06A C06A BYT #E889-1/#EAF0-1 ;INK
 C06C C06C BYT #C93F-1/#C971-1 ;STOP
 C06E C06E BYT #CA78-1/#CAC2-1 ;ON
 C070 C070 BYT #D89D-1/#D958-1 ;WAIT
 C072 C072 BYT #E7AA-1/#E85B-1 ;CLOAD
 C074 C074 BYT #E7DB-1/#E909-1 ;CSAVE
 C076 C076 BYT #D401-1/#D4BA-1 ;DEF
 C078 C078 BYT #D894-1/#D94F-1 ;POKE
 C07A C07A BYT #CB61-1/#CBAB-1 ;PRINT
 C07C C07C BYT #C96E-1/#C9A0-1 ;CONT
 C07E C07E BYT #C773-1/#C748-1 ;LIST
 C080 C080 BYT #C738-1/#C70D-1 ;CLEAR
 C082 C082 BYT #CBA-1/#CD46-1 ;GET
 C084 C084 BYT #E80D-1/#E946-1 ;CALL
 C086 C086 BYT #CC89-1/#CD13-1 ;!
 C088 C088 BYT #C719-1/#C6EE-1 ;NEW

TABLE D'ADRESSE DES FONCTIONS

C08A C08A BYT #DF12/#DF21 ;SGN
 C08C C08C BYT #DFA5/#DFBD ;INT
 C08E C08E BYT #DF31/#DF49 ;ABS
 C090 C090 BYT #0021/#0021 ;USR
 C092 C092 BYT #D3D6/#D47E ;FRE
 C094 C094 BYT #D3FA/#D4A6 ;POS
 C096 C096 BYT #D917/#D9B5 ;HEX\$
 C098 C098 BYT #02FB/#02FB ;&
 C09A C09A BYT #E22A/#E22E ;SQR

C09C C09C BYT #E34B/#E34F ;RND
 C09E C09E BYT #DC79/#DCAF ;LN
 C0A0 C0A0 BYT #E2A6/#E2AA ;EXP
 C0A2 C0A2 BYT #E387/#E38B ;COS
 C0A4 C0A4 BYT #E38E/#E392 ;SIN
 C0A6 C0A6 BYT #E3D7/#E3DB ;TAN
 C0A8 C0A8 BYT #E43B/#E43F ;ATN
 C0AA C0AA BYT #D87D/#D938 ;PEEK
 C0AC C0AC BYT #D8C8/#D983 ;DEEK
 C0AE C0AE BYT #DDD0/#DDD4 ;LOG
 C0B0 C0B0 BYT #D7EB/#D8A6 ;LEN
 C0B2 C0B2 BYT #D4D8/#D593 ;STR\$
 C0B4 C0B4 BYT #D81C/#D8D7 ;VAL
 C0B6 C0B6 BYT #D7FA/#D8B5 ;ASC
 C0B8 C0B8 BYT #D75B/#D816 ;CHR\$
 C0BA C0BA BYT #D8EE/#DE77 ;PI
 C0BC C0BC BYT #DF00/#DF0F ;TRUE
 C0BE C0BE BYT #DEFC/#DF0B ;FALSE
 C0C0 C0C0 BYT #DA4F/#DADA ;KEY\$
 C0C2 C0C2 BYT #D9B4/#DA3F ;SCRN
 C0C4 C0C4 BYT #E9CD/#EC45 ;POINT
 C0C6 C0C6 BYT #D76F/#D82A ;LEFT\$
 C0C8 C0C8 BYT #D79B/#D856 ;RIGHT\$
 C0CA C0CA BYT #D7A6/#D861 ;MID\$

TABLE D'ADRESSE DES OPERATEURS

Les adresses sont stockées -1 car les opérateurs sont appelés par RTS.
 Rappel:A et Z doivent être placés selon l'exposant de l'opérande dans ACC1 pour les opérateurs de calcul.

Voici l'ordre de priorité de l'exécution (du plus prioritaire au moins prioritaire):

^, changement de signe, % ou /, + ou -, >(<, NOT, AND, OR.

Les codes de priorité auraient aussi bien pu être échelonnés de 1 à 10 par exemple, sans perturber le système. Ces codes sont donc bien mystérieux...

C0CC C0CC 00 BYT #79
 C0CD C0CD BYT #DA9A-1/#DB25-1 ;+
 C0CF C0CF 03 BYT #79
 C0D0 C0D0 BYT #DA83-1/#DB0E-1 ;-
 C0D2 C0D2 06 BYT #7B
 C0D3 C0D3 BYT #DCBA-1/#DCF0-1 ;*

C0D5 C0D5 09 BYT #7B
 C0D6 C0D6 BYT #DDE3-1/#DDE7-1 ;/
 C0D8 C0D8 0C BYT #7F
 C0D9 C0D9 BYT #E234-1/#E238-1 ;^
 C0DB C0DB 0F BYT #50
 C0DC C0DC BYT #D05A-1/#D0E6-1 ;AND
 C0DE C0DE 12 BYT #46
 C0DF C0DF BYT #D057-1/#D0E3-1 ;OR
 C0E1 C0E1 15 BYT #7D
 C0E2 C0E2 BYT #E26D-1/#E271-1 ;Changement de signe
 C0E4 C0E4 18 BYT #5A
 C0E5 C0E5 BYT #CFB0-1/#D03C-1 ;NOT
 C0E7 C0E7 1B BYT #64
 C0E8 C0E8 BYT #D087-1/#D113-1)=<

2-Table des mots-clés

TABLE DES COMMANDES

Sont donnés dans l'ordre: adresse V1.0, adresse V1.1, code du mot clé ou token en hexadécimal, et enfin le mot-clé lui-même.

C0EA C0EA 80 BYT 'EN', 'D'+#80
 C0ED C0ED 81 BYT 'EDI', 'T'+#80
 C0F1 82 BYT 'INVERS', 'E'+#80
 C0F1 82 BYT 'STOR', 'E'+#80
 C0F8 83 BYT 'NORMA', 'L'+#80
 C0F6 83 BYT 'RECAL', 'L'+#80
 C0FE C0FC 84 BYT 'TRO', 'W'+#80
 C102 C100 85 BYT 'TROF', 'F'+#80
 C107 C105 86 BYT 'PO', 'P'+#80
 C10A C108 87 BYT 'PLO', 'T'+#80
 C10E C10C 88 BYT 'PUL', 'L'+#80
 C112 C110 89 BYT 'LORE', 'S'+#80
 C117 C115 8A BYT 'DOK', 'E'+#80
 C11B C119 8B BYT 'REPEA', 'T'+#80
 C121 C11F 8C BYT 'UNTI', 'L'+#80
 C126 C124 8D BYT 'FO', 'R'+#80
 C129 C127 8E BYT 'LLIS', 'T'+#80
 C12E C12C 8F BYT 'LPRIM', 'T'+#80
 C134 C132 90 BYT 'NEX', 'T'+#80
 C138 C136 91 BYT 'DAT', 'A'+#80

C13C C13A 92 BYT 'IMPU', 'T'+#88
C141 C13F 93 BYT 'DI', 'M'+#88
C144 C142 94 BYT 'CL', 'S'+#88
C147 C145 95 BYT 'REA', 'D'+#88
C14B C149 96 BYT 'LE', 'T'+#88
C14E C14C 97 BYT 'GOT', 'O'+#88
C152 C150 98 BYT 'RU', 'N'+#88
C155 C153 99 BYT 'I', 'F'+#88
C157 C155 9A BYT 'RESTOR', 'E'+#88
C15E C15C 9B BYT 'GOSU', 'B'+#88
C163 C161 9C BYT 'RETUR', 'N'+#88
C169 C167 9D BYT 'RE', 'M'+#88
C16C C16A 9E BYT 'HIME', 'M'+#88
C171 C16F 9F BYT 'GRA', 'B'+#88
C175 C173 A0 BYT 'RELEAS', 'E'+#88
C17C C17A A1 BYT 'TEX', 'T'+#88
C180 C17E A2 BYT 'HIRE', 'S'+#88
C185 C183 A3 BYT 'SHOO', 'T'+#88
C18A C188 A4 BYT 'EXPLOD', 'E'+#88
C191 C18F A5 BYT 'ZA', 'P'+#88
C194 C192 A6 BYT 'PIN', 'G'+#88
C198 C196 A7 BYT 'SOUN', 'D'+#88
C19D C19B A8 BYT 'MUSI', 'C'+#88
C1A2 C1A0 A9 BYT 'PLA', 'Y'+#88
C1A6 C1A4 AA BYT 'CURSE', 'T'+#88
C1AC C1AA AB BYT 'CURMO', 'V'+#88
C1B2 C1B0 AC BYT 'DRA', 'W'+#88
C1B6 C1B4 AD BYT 'CIRCL', 'E'+#88
C1BC C1BA AE BYT 'PATTER', 'N'+#88
C1C3 C1C1 AF BYT 'FIL', 'L'+#88
C1C7 C1C5 B0 BYT 'CHA', 'R'+#88
C1CB C1C9 B1 BYT 'PAPE', 'R'+#88
C1D0 C1CE B2 BYT 'IN', 'K'+#88
C1D3 C1D1 B3 BYT 'STO', 'P'+#88
C1D7 C1D5 B4 BYT 'O', 'N'+#88
C1D9 C1D7 B5 BYT 'WAI', 'T'+#88
C1DD C1DB B6 BYT 'CLOA', 'D'+#88
C1E2 C1E0 B7 BYT 'CSAV', 'E'+#88
C1E7 C1E5 B8 BYT 'DE', 'F'+#88
C1EA C1E8 B9 BYT 'POK', 'E'+#88
C1EE C1EC BA BYT 'PRIN', 'T'+#88
C1F3 C1F1 BB BYT 'CON', 'T'+#88
C1F7 C1F5 BC BYT 'LIS', 'T'+#88
C1FB C1F9 BD BYT 'CLEA', 'R'+#88

C200 C1FE BE BYT 'GE', 'T'+#80
C203 C201 BF BYT 'CAL', 'L'+#80
C207 C205 C0 BYT '!' +#80
C208 C206 C1 BYT 'NE', 'W'+#80

TABLE MOTS CLES DIVERS

C20B C209 C2 BYT 'TAB', '(' +#80
C20F C20D C3 BYT 'T', 'O'+#80
C211 C20F C4 BYT 'F', 'N'+#80
C213 C211 C5 BYT 'SPC', '(' +#80
C217 C215 C6 BYT 'E'+#80
C218 C216 C7 BYT 'AUT', 'O'+#80
C21C C21A C8 BYT 'ELS', 'E'+#80
C220 C21E C9 BYT 'THE', 'N'+#80
C224 C222 CA BYT 'NO', 'T'+#80
C227 C225 CB BYT 'STE', 'P'+#80

TABLE DES OPERATEURS

C22B C229 CC BYT '+' +#80
C22C C22A CD BYT '-' +#80
C22D C22B CE BYT '*' +#80
C22E C22C CF BYT '/' +#80
C22F C22D D0 BYT '^'+#80
C230 C22E D1 BYT 'AN', 'D'+#80
C233 C231 D2 BYT 'O', 'R'+#80
C235 C233 D3 BYT ')' +#80
C236 C234 D4 BYT '=' +#80
C237 C235 D5 BYT '<' +#80

TABLES DES FONCTIONS

Reste: le mot clé GO traîne encore dans la VI.0. Certains Basic acceptent le mot GO TO comme GOTO, ce qui a failli être le cas de l'oric. Il est vrai que c'est bien peu utile.

C238 C236 D6 BYT 'SG', 'N'+#80
C23B C239 D7 BYT 'IN', 'T'+#80
C23E C23C D8 BYT 'AB', 'S'+#80
C241 C23F D9 BYT 'US', 'R'+#80

C244 C242 DA BYT 'FR', 'E'+#80
 C247 C245 DB BYT 'PO', 'S'+#80
 C24A C248 DC BYT 'HEX', '\$'+#80
 C24E C24C DD BYT 'L'+#80
 C24F C24D DE BYT 'SQ', 'R'+#80
 C252 C250 DF BYT 'RN', 'I'+#80
 C255 C253 E0 BYT 'L', 'N'+#80
 C257 C255 E1 BYT 'EX', 'P'+#80
 C25A C25E E2 BYT 'CO', 'S'+#80
 C25D C25B E3 BYT 'SI', 'N'+#80
 C260 C25E E4 BYT 'TA', 'N'+#80
 C263 C261 E5 BYT 'AT', 'N'+#80
 C266 C264 E6 BYT 'PEE', 'K'+#80
 C26A C268 E7 BYT 'DEE', 'K'+#80
 C26E C26C E8 BYT 'LO', 'G'+#80
 C271 C26F E9 BYT 'LE', 'N'+#80
 C274 C272 EA BYT 'STR', '\$'+#80
 C278 C276 EB BYT 'VA', 'L'+#80
 C27B C279 EC BYT 'AS', 'C'+#80
 C27E C27C ED BYT 'CHR', '\$'+#80
 C282 C280 EE BYT 'P', 'I'+#80
 C284 C282 EF BYT 'TRU', 'E'+#80
 C288 C286 F0 BYT 'FALS', 'E'+#80
 C28D C28B F1 BYT 'KEY', '\$'+#80
 C291 C28F F2 BYT 'SCR', 'N'+#80
 C295 C293 F3 BYT 'POIN', 'T'+#80
 C29A C298 F4 BYT 'LEFT', '\$'+#80
 C29F C29D F5 BYT 'RIGHT', '\$'+#80
 C2A5 C2A3 F6 BYT 'MID', '\$'+#80
 C2A9 F7 BYT 'G', 'O'+#80
 C2AB C2A7 BYT #00

3-Les messages d'erreur

TABLE DES MESSAGES D'ERREUR

Sont donnés dans l'ordre: adresse du message pour VI.0, adresse du message pour VI.1, déplacement dans la table (utilisé pour déclencher les messages), adresse de déclenchement VI.0, adresse de déclenchement VI.1, et enfin le message lui-même.

Astuce: 'DISP TYPE MISMATCH' et 'TYPE MISMATCH' sont regroupés.

C2AC C2A8 +00 CE1E/CEAA BYT 'NEXT WITHOUT FO', 'R'+#80
 C2BC C2B8 +10 CFE4/D070 BYT 'SYNTA', 'X'+#80
 C2C2 C2BE +16 C9EE/CA20 BYT 'RETURN WITHOUT GOSU', 'B'+#80
 C2D6 C2D2 +2A /D35C BYT 'OUT OF DAT', 'A'+#80
 C2E1 C2DD +35 D2A0/D336 BYT 'ILLEGAL QUANTIT', 'Y'+#80
 C2F1 C2ED +45 DBE0/DC39 BYT 'OVERFLO', 'W'+#80
 C2F9 C2F5 +4D C483/C47C BYT 'OUT OF MEMOR', 'Y'+#80
 C306 C302 +5A C9F1/CA23 BYT 'UNDEF'D STATEMEN', 'T'+#80
 C317 C313 +6B D29D/D333 BYT 'BAD SUBSCRIP', 'T'+#80
 C324 C320 +78 D2A5/D33B BYT 'REDIM'D ARRA', 'Y'+#80
 C331 C32D +85 DE5B/DE5F BYT 'DIVISION BY ZER', 'O'+#80
 C341 C33D +95 D41E/D4D7 BYT 'ILLEGAL DIREC', 'T'+#80
 C34F C34B +A3 DA72/DAFD BYT 'DISP '
 C354 C350 +A8 CE86/CF12 BYT 'TYPE MISMATC', 'H'+#80
 C361 C35D +B5 D6C7/D782 BYT 'STRING TOO LON', 'G'+#80
 C370 C36C +C4 D53F/D5FA BYT 'FORMULA TOO COMPLE', 'X'+#80
 C383 C37F +D7 /.... BYT 'CAN'T CONTINU', 'E'+#80
 C391 C38D +E5 D421/D4DA BYT 'UNDEF'D FUNCTIO', 'N'+#80
 C3A1 C39D +F5 DA22/DAAD BYT 'BAD UNTI', 'L'+#80

DIVERS MESSAGES

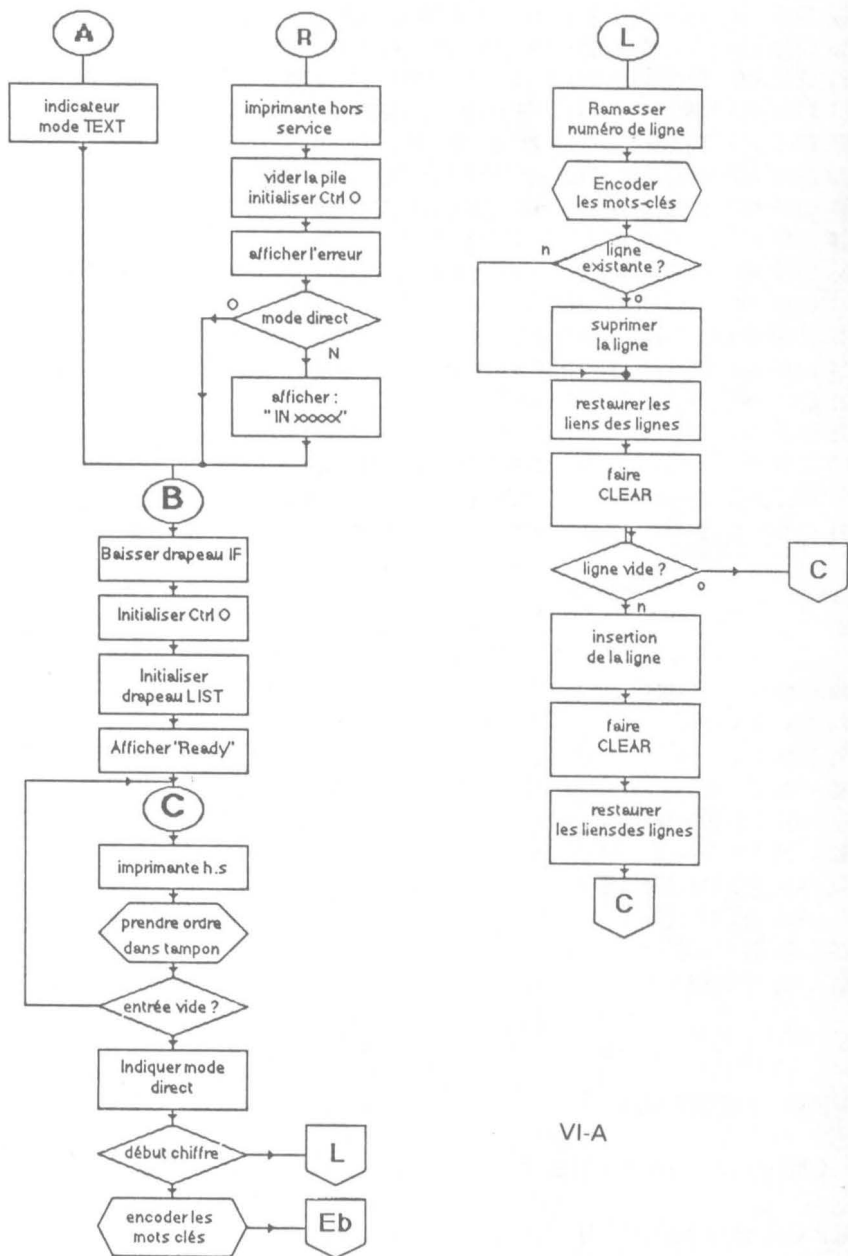
C3AA C3A6 BYT ' ERROR'
 C3B0 C3AC BYT #00
 C3B1 C3AD BYT ' IN '
 C3B5 C3B1 BYT #00
 C3B6 C3B2 BYT #0D, #0A
 C3B8 C3B4 BYT 'Ready '
 C3BE C3BA BYT #0D, #0A, #00
 C3C1 C3BD BYT #0D, #0A
 C3C3 C3BF BYT ' BREAK'
 C3C9 C3C5 BYT #00

C) L'INTERPRETEUR BASIC

1-STRUCTURE DE L'INTERPRETEUR

La structure générale de l'interpréteur est décrite par les organigrammes suivants.

Les adresses données le sont pour la VI.1, ainsi que les organigrammes qui diffèrent un peu pour la gestion du ELSE ou de "".



VI-A

C2AC C2A8 +00 CE1E/CEAA BYT 'NEXT WITHOUT FO', 'R'+#80
 C2BC C2B8 +10 CFE4/D070 BYT 'SYNTA', 'X'+#80
 C2C2 C2BE +16 C9EE/CA20 BYT 'RETURN WITHOUT GOSU', 'B'+#80
 C2D6 C2D2 +2A /D35C BYT 'OUT OF DAT', 'A'+#80
 C2E1 C2DD +35 D2A0/D336 BYT 'ILLEGAL QUANTIT', 'Y'+#80
 C2F1 C2ED +45 DBE0/DC39 BYT 'OVERFLO', 'W'+#80
 C2F9 C2F5 +4D C483/C47C BYT 'OUT OF MEMOR', 'Y'+#80
 C306 C302 +5A C9F1/CA23 BYT 'UNDEF'D STATEMEN', 'T'+#80
 C317 C313 +6B D29D/D333 BYT 'BAD SUBSCRIP', 'T'+#80
 C324 C320 +78 D2A5/D33B BYT 'REDIM'D ARRA', 'Y'+#80
 C331 C32D +85 DE5B/DE5F BYT 'DIVISION BY ZER', 'O'+#80
 C341 C33D +95 D41E/D4D7 BYT 'ILLEGAL DIREC', 'T'+#80
 C34F C34B +A3 DA72/DAFD BYT 'DISP '
 C354 C350 +A8 CE86/CF12 BYT 'TYPE MISMATC', 'H'+#80
 C361 C35D +B5 D6C7/D782 BYT 'STRING TOO LON', 'G'+#80
 C370 C36C +C4 D53F/D5FA BYT 'FORMULA TOO COMPLE', 'X'+#80
 C383 C37F +D7 /.... BYT 'CAN'T CONTINU', 'E'+#80
 C391 C38D +E5 D421/D4DA BYT 'UNDEF'D FUNCTIO', 'N'+#80
 C3A1 C39D +F5 DA22/DAAD BYT 'BAD UNTI', 'L'+#80

DIVERS MESSAGES

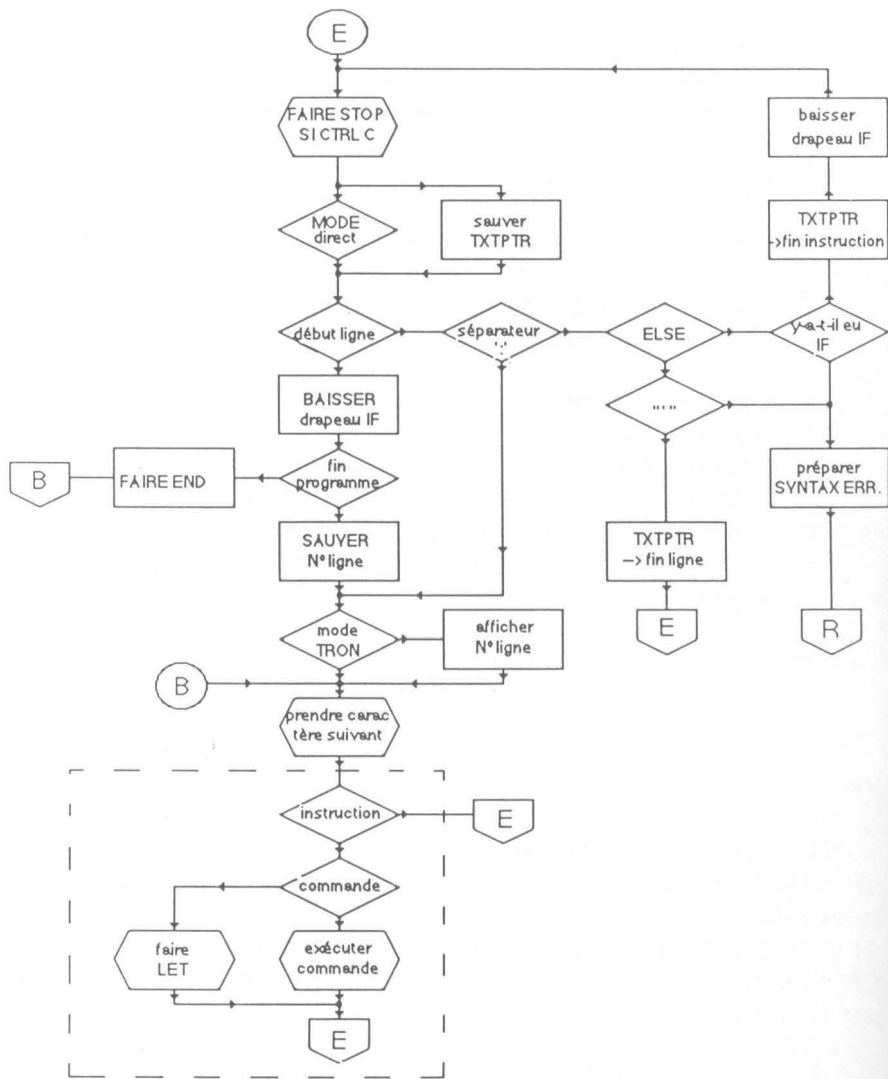
C3AA C3A6 BYT ' ERROR'
 C3B0 C3AC BYT #00
 C3B1 C3AD BYT ' IN '
 C3B5 C3B1 BYT #00
 C3B6 C3B2 BYT #0D, #0A
 C3B8 C3B4 BYT 'Ready '
 C3BE C3BA BYT #0D, #0A, #00
 C3C1 C3BD BYT #0D, #0A
 C3C3 C3BF BYT ' BREAK'
 C3C9 C3C5 BYT #00

C) L'INTERPRETEUR BASIC

1-STRUCTURE DE L'INTERPRETEUR

La structure générale de l'interpréteur est décrite par les organigrammes suivants.

Les adresses données le sont pour la VI.1, ainsi que les organigrammes qui diffèrent un peu pour la gestion du ELSE ou de "".



VI-B

2-La routine sort par JMP #00E2 qui saute la commande, et positionne A, Z et C selon le premier caractère du paramètre. Le RTS de #00E2 renvoie à l'adresse de la commande, et le RTS de la commande est en fait celui de #C8FE/C915.(Y vaut aussi le double du token, ce qui est pratique pour distinguer des commandes ayant la même adresse, Cf POP).

Le fait que A, Z et C soient positionnés correctement est très pratique pour détecter la présence de paramètre. Par exemple la commande NEW commence par un BNE #C718/#C6EE, qui signifie de sortir directement si un paramètre est présent, ce qui est incorrect.

Le message d'erreur sera déclenché après le retour en E: prenons l'exemple de la commande NEW A. L'interpréteur détecte et exécute le NEW, et retourne directement en E. Comme le caractère pointé par TXTPTR n'est pas un 0, ce n'est pas le début de ligne, et on veut donc un ':', ou une REM abrégée, éventuellement un ELSE. Si ce n'est pas le cas, on déclenche alors l'erreur.

Ce procédé est très pratique: lorsqu'il y a trop de paramètres, il est inutile de générer directement un message d'erreur, il suffit de sortir prématurément de la commande. Notons que ! est une commande normale, et donc que A, Z et C sont correctement positionnés.

L'analyse de syntaxe doit être rigoureuse, et faite de telle sorte qu'une commande fautive syntaxiquement ne s'exécute pas. Par exemple, si on supprimait le BNE au début du NEW, NEW A déclencherait bien SYNTAX ERROR, mais la commande serait exécutée d'abord, ce qui est gênant pour des commandes 'dangereuses'. Ceci l'est moins pour des commandes peu 'dangereuses' comme RESTORE, qui ne comporte donc aucune analyse de syntaxe 'préventive'.

Pour rompre l'exécution 'linéaire' d'un programme, il suffit de modifier dans la commande TXTPTR. C'est ainsi qu'agissent GOTO, GOSUB, NEXT, UNTIL, THEN, ELSE etc.

2-Listing

RECHERCHE DE BLOCS BASICS SUR LA PILE

Entrée: #B9=0 si pas de variable précise à chercher. Sinon #B8-9 contient l'adresse de la variable de boucle.

Sortie: Z=0 si pas bloc FOR correspondant trouvé, A contient alors le code du bloc trouvé (00 si le sommet de la pile est atteint).

Z=1 si un bloc FOR a été trouvé, correspondant à l'adresse de la variable précisée.

X contient la position du pointeur de pile, ajustée sur le code du bloc trouvé.

Y inchangé.

C3CA	TSX	C3C6	TSX	Prendre le pointeur de pile
C3CB	INX	C3C7	INX	
C3CC	INX	C3C8	INX	et sauter l'adresse de retour
C3CD	INX	C3C9	INX	
C3CE	INX	C3CA	INX	et l'adresse de retour à l'interpréteur
C3CF	LDA #101,X	C3CB	LDA #101,X	prendre le code du bloc BASIC
C3D2	CMP #8D	C3CE	CMP #8D	est-ce FOR ?
C3D4	BNE C3F7	C3D0	BNE C3F3	non, sortir Z=0
C3D6	LDA B9	C3D2	LDA B9	prendre poids fort adresse de la variable
C3D8	BNE C3E4	C3D4	BNE C3E0	si non nul, aller comparer
C3DA	LDA #102,X	C3D6	LDA #102,X	sinon, prendre ce bloc et donc
C3DD	STA B8	C3D9	STA B8	prendre l'adresse de la variable
C3DF	LDA #103,X	C3DB	LDA #103,X	de boucle
C3E2	STA B9	C3DE	STA B9	puis faire une comparaison bidon.
C3E4	CMP #103,X	C3E0	CMP #103,X	comparer poids fort variable à la pile
C3E7	BNE C3F0	C3E3	BNE C3EC	et chercher un autre bloc si pas bon
C3E9	LDA B8	C3E5	LDA B8	idem pour le poids faible
C3EB	CMP #102,X	C3E7	CMP #102,X	
C3EE	BEQ C3F7	C3EA	BEQ C3F3	si ok, sortir avec Z=1
C3F0	TXA	C3EC	TXA	passer au bloc suivant:
C3F1	CLC	C3ED	CLC	ajouter la longueur d'un bloc
C3F2	ADC #12	C3EE	ADC #12	au pointeur de pile
C3F4	TAX	C3F0	TAX	
C3F5	BNE C3CF	C3F1	BNE C3CB	et recommencer...
C3F7	RTS	C3F3	RTS	

DECALER UN BLOC MEMOIRE VERS LE HAUT

Entrée: #CE-#CF=premier octet du bloc à décaler,
 #C9-#CA=dernier octet du bloc.
 #C7-#C8 et AY:adresse cible du bloc (soit le haut du bloc)

Sortie: OUT OF MEMORY si l'adresse cible est plus haute que les chaines (#A2)
 Sinon, #C7-#C8 point sur le nouveau début du bloc -#100.
 Le haut des tableaux (#A0) est placé à la nouvelle fin du Bloc.

Principe: puisqu'on décale vers le haut, il faut partir du haut du bloc vers le bas sous peine d'écrire sur le bloc qu'on est en train de décaler.

Les pointeurs sont ajustés de manière à transférer d'abord une fraction de page, et ensuite un nombre entier de pages.

Utilisation: si on veut se servir de la routine pour faire un décalage quelconque, il est préférable de l'attaquer en #C3FF/#C3FB, pour éviter le OUT OF

MEMORY et l'ajustement du pointeur de tableau.

C3F8	JSR \$C448	C3F4	JSR \$C444	vérifier place disponible
C3FB	STA A0	C3F7	STA A0	et sauver nouveau
C3FD	STY A1	C3F9	STY A1	top des tableaux
C3FF	SEC	C3FB	SEC	calcul de la taille du bloc à décaler.
C400	LDA C9	C3FC	LDA C9	
C402	SBC CE	C3FE	SBC CE	
C404	STA 91	C400	STA 91	Poids faible de la longueur en #91
C406	TAY	C402	TAY	et dans Y
C407	LDA CA	C403	LDA CA	
C409	SBC CF	C405	SBC CF	Poids fort de la longueur en X
C40B	TAX	C407	TAX	YX contient la taille du bloc
C40C	INX	C408	INX	ajuster le nombre total de pages
C40D	TYA	C409	TYA	si il faut décaler un nombre entier
C40E	BEQ C433	C40A	BEQ C42F	de pages, on saute le décalage de Y octets
C410	LDA C9	C40C	LDA C9	
C412	SEC	C40E	SEC	ajuster #C9-#CA pour obtenir
C413	SBC 91	C40F	SBC 91	un nombre entier de blocs
C415	STA C9	C411	STA C9	
C417	BCS C41C	C413	BCS C418	
C419	DEC CA	C415	DEC CA	
C41B	SEC	C417	SEC	et agir de même pour
C41C	LDA C7	C418	LDA C7	le pointeur cible
C41E	SBC 91	C41A	SBC 91	
C420	STA C7	C41C	STA C7	
C422	BCS C42C	C41E	BCS C428	
C424	DEC C8	C420	DEC C8	
C426	BCC C42C	C422	BCC C428	inconditionnel
C428	LDA (C9),Y	C424	LDA (C9),Y	Décaler Y octets
C42A	STA (C7),Y	C426	STA (C7),Y	vers le bloc cible
C42C	DEY	C428	DEY	
C42D	BNE C428	C429	BNE C424	
C42F	LDA (C9),Y	C42B	LDA (C9),Y	
C431	STA (C7),Y	C42D	STA (C7),Y	Transfert du dernier octet (pour Y=0)
C433	DEC CA	C42F	DEC CA	page suivante bloc source
C435	DEC C8	C431	DEC C8	et bloc cible
C437	DEX	C433	DEX	et décompter le nombre de pages.
C438	BNE C42C	C434	BNE C428	puis recommencer encore un bloc si pas fini
C43A	RTS	C436	RTS	

VERIFIER PLACE SUR LA PILE

Entrée: A contient la moitié du nombre d'octet à réserver.

Sortie: Y inchangé.

Principe: on ajoute #3E=62, pour ne pas empiéter sur le tampon décimal, et pour laisser la place pour les IRQ.

62 octets semblent excessifs, mais communs à tous les BASIC Microsoft, il y a certainement une raison majeure.

C43B ASL A	C437 ASL A	on veut 2xA octets sur la pile
C43C ADC #3E	C438 ADC #3E	tout en réservant de la place pour les IRQ
C43E BCS C483	C43A BCS C47C	OUT OF MEMORY si déjà trop bas
C440 STA 91	C43C STA 91	sauver la plus basse valeur possible de S
C442 TSX	C43E TSX	prendre le pointeur de pile
C443 CPX 91	C43F CPX 91	et vérifier au dessus
C445 BCC C483	C441 BCC C47C	et OUT OF MEMORY si en dessous.
C447 RTS	C443 RTS	

VERIFIER AY EN DESSOUS DES CHAINES

Entrée: AY contient la valeur désirée.

Sortie: OUT OF MEMORY après une réorganisation éventuelle si AY trop haut.

La zone #C7-CF n'est pas affectée

AY est conservé.

C448 CPY A3	C444 CPY A3	comparer poids fort
C44A BCC C474	C446 BCC C470	si inférieur, il y a la place, on sort.
C44C BNE C452	C448 BNE C44E	si trop haut, réorganiser
C44E CMP A2	C44A CMP A2	comparer poids faible
C450 BCC C474	C44C BCC C470	et sortir si inférieur
C452 PHA	C44E PHA	faire une réorganisation sauver A
C453 LDX #09	C44F LDX #09	sauver la zone #C7-#CF
C455 TYA	C451 TYA	ainsi que Y sur la pile
C456 PHA	C452 PHA	
C457 LDA C6,X	C453 LDA C6,X	
C459 DEX	C455 DEX	
C45A BPL C456	C456 BPL C452	
C45C JSR \$D595	C458 JSR \$D650	effectuer la réorganisation des chaînes
C45F LDX #F7	C45B LDX #F7	et récupérer la zone #C7-#CF.
C461 PLA	C45D PLA	Attention: #D0+#F7=#C7 et non #1C7

C462 STA D0,X	C45E STA D0,X	ainsi l'ont décidé les concepteurs du 6502
C464 INX	C460 INX	cet effet modulo n'est valable qu'en page 0
C465 BMI C461	C461 BMI C45D	
C467 PLA	C463 PLA	
C468 TAY	C464 TAY	récupérer Y
C469 PLA	C465 PLA	puis A
C46A CPY A3	C466 CPY A3	et effectuer à nouveau la comparaison
C46C BCC C474	C468 BCC C470	
C46E BNE C483	C46A BNE C47C	OUT OF MEMORY si toujours trop haut
C470 CMP A2	C46C CMP A2	
C472 BCS C483	C46E BCS C47C	idem pour poids faible
C474 RTS	C470 RTS	

POINT D'ENTREE DE L'INTERPRETEUR (RESET A CHAUD)

C475 LDA 02C0	C471 LDA 02C0	Indiquer mode Texte
C478 AND #FE	C474 AND #FE	(LSR 02C0/ASL 02C0 aurait été mieux !)
C47A STA 02C0	C476 STA 02C0	
C47D LSR 02F1	imprimante hors service (inutile)
C480 JMP \$C4B5	C479 JMP \$C4A8	et saut à l'interpréteur
C483 LDX #4D	C47C LDX #4D	OUT OF MEMORY ERROR

AFFICHER UN MESSAGE D'ERREUR

Entrée: X contient le déplacement dans la table du premier caractère du message.

Sortie: le message est affiché et la main est rendue à l'interpréteur.
C'est le seul point d'entrée qui réinitialise les piles

.....	C47E JSR \$C82F	Imprimante hors service
C485 LSR 2E	C481 LSR 2E	inhiber le Ctrl 0
C487 LSR 02F1	imprimante hors service
C48A LSR 02F2	
C48D LSR 02F4	mode TROFF
C490 JSR \$CB9F	C483 JSR \$CBF0	aller à la ligne
C493 JSR \$CC10	C486 JSR \$CCD7	afficher un '?'
C496 LDA C2AC,X	C489 LDA C2A8,X	prendre le caractère du message
C499 PHA	C48C PHA	sauver b7 surtout
C49A AND #7F	C48D AND #7F	éliminer b7

C49C JSR \$CC12	C48F JSR \$CCD9	et afficher
C49F INX	C492 INX	préparer pour caractère suivant
C4A0 PLA	C493 PLA	récupérer le signe
C4A1 BPL C496	C494 BPL C489	et continuer si ce n'était pas le dernier
C4A3 JSR \$C751	C496 JSR \$C726	initialiser pile 6502 et descripteur
C4A6 LDA #AA	C499 LDA #A6	
C4A8 LDY #C3	C49B LDY #C3	AY pointe sur 'ERROR'
C4AA JSR \$CBED	C49D JSR \$CCB0	et afficher le message
C4AD LDY A9	C4A0 LDY A9	prendre indicateur de mode direct
C4AF INY	C4A2 INY	
C4B0 BEQ C4B5	C4A3 BEQ C4A8	et sauter si mode direct
C4B2 JSR \$E0B6	C4A5 JSR \$E0BA	afficher IN xxxx sinon

Bogue: sur la VI.1, le message 'Ready' est affiché avant de mettre hors service l'imprimante, on ne sort donc jamais d'un LPRINT malencontreux.

C4B5 JSR \$CC8F	mode TROFF
.....	C4A8 LSR #252	indiquer pas de IF encore
C4B8 LSR 2E	C4AB LSR 2E	inhiber le Ctrl 0
C4BA LSR #2F1	imprimante hors service
C4BD LSR #2F2	C4AD LSR #2F2	indiquer retour interpréteur (LIST)
C4C0 LDA #B6	C4B0 LDA #B2	
C4C2 LDY #C3	C4B2 LDY #C3	AY pointe sur 'Ready'
C4C4 JSR \$001A	C4B4 JSR \$001A	et afficher le message (si pas détourné)
C4C7 LSR #2F1	C4B7 JSR \$C82F	imprimante hors service
C4CA JSR \$C5A2	C4BA JSR \$C592	saisir un ordre dans le tampon clavier
C4CD STX E9	C4BD STX E9	et ajuster TXTPTR
C4CF STY EA	C4BF STY EA	à #034
C4D1 JSR \$00E2	C4C1 JSR \$00E2	prendre premier caractère du tampon
C4D4 TAX	C4C4 TAX	est-ce #0 (tampon vide)
C4D5 BEQ C4C7	C4C5 BEQ C4B7	oui, recommencer la saisie
C4D7 LDX #FF	C4C7 LDX #FF	si le tampon n'est pas vide (y compris ':')
C4D9 STX A9	C4C9 STX A9	indiquer mode direct
C4DB BCC C4E3	C4CB BCC C4D3	si c'est un chiffre, insérer la ligne
C4DD JSR \$C60A	C4CD JSR \$C5FA	coder le texte
C4E0 JMP \$C8DD	C4D0 JMP \$C90C	et saut à l'exécution.

TRAITEMENT D'UNE LIGNE

C4E3 JSR \$CA98	C4D3 JSR \$CAE2	évaluer le numéro de ligne en #33-4
C4E6 JSR \$C60A	C4D6 JSR \$C5FA	coder le tampon
C4E9 STY 26	C4D9 STY 26	et sauver la longueur de la ligne
C4EB JSR \$C6DE	C4DB JSR \$C6B3	rechercher la ligne
C4EE BCC C534	C4DE BCC C524	si elle n'existe pas, insérer directement

Suppression d'une ligne

Principe: la routine est très optimisée et difficile à suivre !.

La plupart du travail consiste à ajuster correctement les pointeurs de début de bloc (en #91-#92), d'adresse cible (#93-#94), ainsi que la longueur du bloc à décaler: nombre de pages dans X, et fraction de page (en complément à 2) dans Y.

Le tout en ajustant les pointeurs source et cible pour pouvoir finir par décaler un nombre entier de page, de la même manière que #C3F8/#C3F4.

Le bloc est décalé en partant du bas, pour éviter d'écrire sur le bloc qu'on est en train de décaler.

Remarque: Cette routine n'est malheureusement pas exploitable car on retourne directement à l'interpréteur, sans passer par 'Ready' par exemple qui permettrait d'intercepter le retour.

C4F0	LDY #01	C4E0	LDY #01	
C4F2	LDA (CE),Y	C4E2	LDA (CE),Y	poids fort adresse ligne suivante
C4F4	STA 92	C4E4	STA 92	(c'est le bas du bloc à décaler) en #92
C4F6	LDA 9C	C4E6	LDA 9C	poids faible fin du programme
C4F8	STA 91	C4E8	STA 91	en #91 (haut du bloc à décaler)
C4FA	LDA CF	C4EA	LDA CF	poids fort de l'adresse de la ligne
C4FC	STA 94	C4EC	STA 94	(c'est l'adresse 'cible' en #94
C4FE	LDA CE	C4EE	LDA CE	poids faible de l'adresse de la ligne
C500	DEY	C4F0	DEY	Y=0, C=0, soustraction inverse: complément à 2
C501	SBC (CE),Y	C4F1	SBC (CE),Y	moins adresse suivante=taille du 'trou'
C503	CLC	C4F3	CLC	ajouter à la fin du Basic
C504	ADC 9C	C4F4	ADC 9C	(en fait soustraire puisque complément à 2)
C506	STA 9C	C4F6	STA 9C	et ajuster fin du texte Basic
C508	STA 93	C4F8	STA 93	et sauver poids faible
C50A	LDA 9D	C4FA	LDA 9D	continuer l'addition en complément à 2
C50C	ADC #FF	C4FC	ADC #FF	donc la soustraction
C50E	STA 9D	C4FE	STA 9D	pour le poids fort de la fin du BASIC
C510	SBC CF	C500	SBC CF	calcul du nombre de page du bloc à décaler
C512	TAX	C502	TAX	dans X, compteur de pages
C513	SEC	C503	SEC	et idem pour le poids faible de la longueur
C514	LDA CE	C504	LDA CE	du bloc à décaler
C516	SBC 9C	C506	SBC 9C	
C518	TAY	C508	TAY	en Y
C519	BCS C51E	C509	BCS C50E	et répercution éventuelle
C51B	INX	C50B	INX	sur le poids fort
C51C	DEC 94	C50C	DEC 94	
C51E	CLC	C50E	CLC	
C51F	ADC 91	C50F	ADC 91	

C521	BCC C526	C511	BCC C516	
C523	DEC 92	C513	DEC 92	et idem pour le pointeur 'source'
C525	CLC	C515	CLC	
C526	LDA (91),Y	C516	LDA (91),Y	prendre l'octet
C528	STA (93),Y	C518	STA (93),Y	et le décaler vers sa nouvelle adresse
C52A	INY	C51A	INY	
C52B	BNE C526	C51B	BNE C516	et continuer jusqu'à la fin de la page
C52D	INC 92	C51D	INC 92	préparer pour la page suivante
C52F	INC 94	C51F	INC 94	
C531	DEX	C521	DEX	et tester si toutes les pages sont décalées
C532	BNE C526	C522	BNE C516	

Insertion d'une ligne

Principe: passer correctement les paramètres à la routine de transfert.

Remarque: la ligne est transférée à partir de #31, c'est à dire lien poids faible en #31 (quelconque), et un lien poids fort en #32 qui ne doit pas être nul, sous peine d'éliminer la fin du programme.

C534	JSR %C733	C524	JSR %C708	faire CLEAR
C537	JSR %C56F	C527	JSR %C55F	restaurer les liens
C53A	LDA 35	C52A	LDA 35	
C53C	BEQ C4C7	C52C	BEQ C4B7	si la ligne est vide, c'est fini
C53E	CLC	C52E	CLC	
C53F	LDA 9C	C52F	LDA 9C	fin du BASIC
C541	STA C9	C531	STA C9	comme haut de la zone à décaler
C543	ADC 26	C533	ADC 26	plus longueur de la ligne
C545	STA C7	C535	STA C7	comme adresse cible
C547	LDY 9D	C537	LDY 9D	et idem pour les poids forts.
C549	STY CA	C539	STY CA	
C54B	BCC C54E	C53B	BCC C53E	
C54D	INY	C53D	INY	
C54E	STY C8	C53E	STY C8	
C550	JSR %C3F8	C540	JSR %C3F4	décaler le bloc
C553	LDA A0	C543	LDA A0	récupérer l'adresse cible
C555	LDY A1	C545	LDY A1	(sauvée par la routine #C3F8/#C3F4)
C557	STA 9C	C547	STA 9C	
C559	STY 9D	C549	STY 9D	et ajuster pointeur de fin du BASIC
C55B	LDY 26	C54B	LDY 26	et enfin placer la ligne à sa place
C55D	DEY	C54D	DEY	y compris numéro (#33-#34) et un lien
C55E	LDA #031,Y	C54E	LDA #031,Y	non nul car #32 n'est jamais nul
C561	STA (CE),Y	C551	STA (CE),Y	
C563	DEY	C553	DEY	décaler jusqu'à la fin

C564 BPL C55E	C554 BPL C54E	heureusement que le tampon fait moins de
C566 JSR %C733	C556 JSR %C708	128 octets ! faire CLEAR
C569 JSR %C56F	C559 JSR %C55F	restaurer les liens
C56C JMP %C4C7	C55C JMP %C4B7	et recommencer l'entrée d'un ordre.

RESTAURER LES LIENS DES LIGNES

Entrée: rien de spécial, #9A-B doit pointer sur le début du texte BASIC

Sortie: le lien est restauré, #91-2 pointe sur la fin du BASIC -2.

C56F LDA 9A	C55F LDA 9A	
C571 LDY 9B	C561 LDY 9B	prendre début BASIC
C573 STA 91	C563 STA 91	comme pointeur de travail
C575 STY 92	C565 STY 92	
C577 CLC	C567 CLC	
C578 LDY #01	C568 LDY #01	
C57A LDA (91),Y	C56A LDA (91),Y	prendre poids fort du lien
C57C BEQ C59B	C56C BEQ C58B	s'il est nul, c'est la fin du programme
C57E LDY #04	C56E LDY #04	indexer le premier caractère de la ligne
C580 INY	C570 INY	décrire toute la ligne
C581 LDA (91),Y	C571 LDA (91),Y	
C583 BNE C580	C573 BNE C570	et continuer jusqu'à la fin de la ligne
C585 INY	C575 INY	pointer après le 0 de la ligne suivante
C586 TYA	C576 TYA	et calculer l'adresse de la ligne suivante
C587 ADC 91	C577 ADC 91	
C589 TAX	C579 TAX	poids faible dans X
C58A LDY #00	C57A LDY #00	
C58C STA (91),Y	C57C STA (91),Y	et le placer comme lien ligne courante
C58E LDA 92	C57E LDA 92	calculer maintenant le poids fort
C590 ADC #00	C580 ADC #00	
C592 INY	C582 INY	
C593 STA (91),Y	C583 STA (91),Y	et le sauver comme lien
C595 STX 91	C585 STX 91	et maintenant cela devient la
C597 STA 92	C587 STA 92	nouvelle ligne courante
C599 BCC C578	C589 BCC C568	inconditionnel:recommencer
C59B RTS	C58B RTS	

PRENDRE UN ORDRE DANS LE TAMPON CLAVIER

Entrée: le point d'entrée est en #C5A2/#C592

Sortie: l'ordre entré est dans le tampon, terminé par un Ø.

XY vaut ØØØ34

Remarque: c'est la seule routine qui traite le Ctrl A.

Principe: X compte les caractères entrés.

Le Ctrl A est traité de manière originale, de telle sorte qu'on se retrouve dans les mêmes conditions que si le caractère est directement frappé. C'est un principe général (ramener les cas particuliers au cas général) qui permet de gagner très souvent de la place.

C59C DEX	C58C DEX	DEL:décrémenter le pointeur
C59D BPL C5A4	C58D BPL C594	et continuer si le tampon n'est pas vide
C59F JSR \$CB9F	C58F JSR \$CBFØ	si le tampon est vide, aller à la ligne

Saisie d'un ordre: point d'entrée

C5A2 LDX ØØØ	C592 LDX ØØØ	initialiser le pointeur
C5A4 JSR \$C5F8	C594 JSR \$C5E8	et prendre un caractère au clavier
C5A7 CMP ØØ1	C597 CMP ØØ1	tester pour Ctrl A
C5A9 BNE C5B8	C599 BNE C5A8	non, sauter
C5AB LDY Ø269	C59B LDY Ø269	Ctrl A: prendre la colonne du curseur
C5AE LDA (12),Y	C59E LDA (12),Y	et le caractère sous le curseur
C5BØ AND Ø7F	C5AØ AND Ø7F	éliminer la video inverse du clignotement
C5B2 CMP Ø2Ø	C5A2 CMP Ø2Ø	est-ce un attribut vidéo ?
C5B4 BCS C5B8	C5A4 BCS C5A8	
C5B6 LDA ØØ9	C5A6 LDA ØØ9	oui, l'ignorer simplement
C5B8 PHA	C5A8 PHA	sauver le caractère frappé
C5B9 JSR \$CC12	C5A9 JSR \$CCD9	et l'afficher
C5BC PLA	C5AC PLA	le récupérer
C5BD CMP Ø7F	C5AD CMP Ø7F	est-ce DEL ?
C5BF BEQ C59C	C5AF BEQ C58C	oui, l'exécuter
C5C1 CMP ØØD	C5B1 CMP ØØD	est-ce Return ?
C5C3 BEQ C5F5	C5B3 BEQ C5E5	oui, sortir
C5C5 CMP ØØ3	C5B5 CMP ØØ3	est-ce Ctrl C ?
C5C7 BEQ C5F1	C5B7 BEQ C5E1	oui, annuler et sortir
C5C9 CMP Ø18	C5B9 CMP Ø18	est-ce Ctrl X ?
C5CB BEQ C5D8	C5BB BEQ C5C8	oui, annuler et recommencer
C5CD CMP Ø2Ø	C5BD CMP Ø2Ø	était-ce un caractère de contrôle ?
C5CF BCC C5A4	C5BF BCC C594	oui, continuer
C5D1 STA 35,X	C5C1 STA 35,X	non, le stocker dans le tampon
C5D3 INX	C5C3 INX	et incrémenter le pointeur
C5D4 CPX Ø4F	C5C4 CPX Ø4F	était-ce le 79ème caractère ?

C5D6	BCC C5DF	C5C6	BCC C5CF	non,continuer
C5D8	LDA #' '	C5C8	LDA #' '	Ctrl X: afficher un ' '
C5DA	JSR \$CC12	C5CA	JSR \$CCD9	
C5DD	BNE C59F	C5CD	BNE C58F	puis aller à la ligne et recommencer
C5DF	CPX #4C	C5CF	CPX #4C	était-ce au moins le 76ème caractère ?
C5E1	BCC C5A4	C5D1	BCC C594	non,continuer
C5E3	TXA	C5D3	TXA	sauver le pointeur de tampon
C5E4	PHA	C5D4	PHA	sur la pile
C5E5	TYA	C5D5	TYA	et Y (inutile !)
C5E6	PHA	C5D6	PHA	
C5E7	JSR \$F412	C5D7	JSR \$FA9F	et envoyer un PING
C5EA	PLA	C5DA	PLA	
C5EB	TAY	C5DB	TAY	récupérer Y
C5EC	PLA	C5DC	PLA	
C5ED	TAX	C5DD	TAX	et X
C5EE	JMP \$C5A4	C5DE	JMP \$C594	et continuer
C5F1	INC 17	C5E1	INC 17	Ctrl C:placer indicateur pour INPUT
C5F3	LDX #00	C5E3	LDX #00	
C5F5	JMP \$CB99	C5E5	JMP \$CBEA	Return:placer un #00 et sortir

SAISIR UN CARACTERE AU CLAVIER

Entrée: rien de spécial

Sortie: A contient le caractère frappé,X et Y sont conservés.

Remarque: une vectorisation a été rajoutée sur la VI.1, très pratique pour ajouter des touches de fonction par exemple.

C'est la seule routine qui traite le Ctrl O.

C5F8	JSR \$E905	C5E8	JSR \$023B	prendre le tampon de touche
C5FB	BPL C5F8	C5EB	BPL C5E8	s'il est vide, recommencer
C5FD	CMP #0F	C5ED	CMP #0F	est-ce Ctrl O ?
C5FF	BNE C609	C5EF	BNE C5F9	non, sortir
C601	PHA	C5F1	PHA	oui, le sauver
C602	LDA 2E	C5F2	LDA 2E	et inverser l'indicateur
C604	EOR #FF	C5F4	EOR #FF	
C606	STA 2E	C5F6	STA 2E	puis le resauver
C608	PLA	C5F8	PLA	et récupérer le code du Ctrl O
C609	RTS	C5F9	RTS	

Entrée: #E9 pointe sur le premier caractère à analyser. L'encodage se fait dans le tampon clavier, et le texte à coder doit être terminé par un Ø.

Sortie: Y pointe sur le dernier caractère de la commande codée.

Le texte codé se retrouve aussi dans le tampon clavier, terminé par un Ø

Un ### est aussi mis 2 caractères plus loin pour simuler la fin d'un programme (Poids fort du lien des lignes nul), lors de l'exécution d'un ordre en mode direct, ce qui permet de traiter le mode direct comme le mode programme.

Principe: X pointe la commande non codée, et Y la commande codée. On a donc toujours $X \geq Y$ car le codage ne peut que raccourcir l'entrée.

Des précautions sont prises pour ne pas coder les chaînes entre guillemets, les DATA et les REM.

Les chaînes et les REM sont recopiées intégralement à part, pour les DATA, c'est la variable #2A qui dit si on doit ou non coder (b6=Ø si on doit coder)

La routine, pour gagner du temps (?), n'essaye pas de coder les chiffres

Dans les autres cas, elle procède par essais successifs, essayant tous les mots-clés jusqu'à ce qu'un convienne. En dernier ressort, le caractère est recopié tel quel.

Cette méthode explique le fait que la routine soit longue à exécuter, ce qui n'est pas gênant puis qu'elle n'est appelée qu'une fois, et jamais par l'exécution.

C60A LDX E9	C5FA LDX E9	initialiser le pointeur 'ancien'
C60C LDY #04	C5FC LDY #04	et le pointeur 'nouveau'
C60E STY 2A	C5FE STY 2A	et l'indicateur (b6=Ø)
C610 LDA ØØ,X	C600 LDA ØØ,X	prendre un caractère
C612 CMP #20	C602 CMP #20	est-ce un espace ?
C614 BEQ C657	C604 BEQ C647	oui,recopier simplement
C616 STA 25	C606 STA 25	non,sauver le code pour terminateur
C618 CMP #' '	C608 CMP #' '	est-ce un début (ou fin) de chaîne ?
C61A BEQ C67B	C60A BEQ C66B	oui,recopier et traiter
C61C BIT 2A	C60C BIT 2A	peut-on coder ?
C61E BVS C657	C60E BVS C647	non,recopier simplement
C620 CMP #'?'	C610 CMP #'?'	est-ce PRINT abrégé ?
C622 BNE C62B	C612 BNE C618	non,sauter
C624 LDA #BA	C614 LDA #BA	oui,alors token pour PRINT
C626 BNE C657	C616 BNE C647	Inconditionnel:et le placer

C628	CMP #'Ø'	C618	CMP #'Ø'	si c'est un chiffre
C62A	BCC C63Ø	C61A	BCC C62Ø	
C62C	CMP #3C	C61C	CMP #3C	ou ':' ou ';' , inutile de coder
C62E	BCC C657	C61E	BCC C647	et recopier simplement
C63Ø	STY EØ	C62Ø	STY EØ	sauver Y
C632	LDY #ØØ	C622	LDY #ØØ	
C634	STY 26	C624	STY 26	compteur de mot clé=Ø
C636	LDA #E9	C626	LDA #E9	
C638	STA 18	C628	STA 18	et initialiser le pointeur
C63A	LDA #CØ	C62A	LDA #CØ	au début de la table des mots-clés
C63C	STA 19	C62C	STA 19	(-1 car on commence par incrémenter)
C63E	STX E9	C62E	STX E9	sauver début du mot à coder
C64Ø	DEX	C63Ø	DEX	et ajuster car on commence par incrémenter
C641	INX	C631	INX	caractère suivant
C642	INC 18	C632	INC 18	et idem pour
C644	BNE C648	C634	BNE C638	
C646	INC 19	C636	INC 19	la table des mots-clés
C648	LDA ØØ,X	C638	LDA ØØ,X	prendre le caractère dans le tampon
C64A	SEC	C63A	SEC	
C64B	SBC (18),Y	C63B	SBC (18),Y	et soustraire caractère mot-clé
C64D	BEQ C641	C63D	BEQ C631	si pareil, continuer m@me mot-clé
C64F	CMP #ØØ	C63F	CMP #ØØ	si c'est #ØØ, c'était le dernier caractère
C651	BNE C6Ø2	C641	BNE C672	sinon, passer au mot clé suivant
C653	ORA 26	C643	ORA 26	Le mot-clé est trouvé: b7=1
C655	LDY EØ	C645	LDY EØ	récupérer Y
C657	INX	C647	INX	X pointe après le mot trouvé
C658	INY	C648	INY	et Y sur la position courante
C659	STA ØØ3Ø,Y	C649	STA ØØ3Ø,Y	on sauve le code (ou le caractère)
C65C	LDA ØØ3Ø,Y	C64C	LDA ØØ3Ø,Y	était-ce Ø ?
C65F	BEQ C69D	C64F	BEQ C68A	oui, le codage est fini: sortir
C661	SEC	C651	SEC	
C662	SBC #' : '	C652	SBC #' : '	est-ce la fin d'une instruction ?
C664	BEQ C66A	C654	BEQ C65A	oui, baisser indicateur DATA
C666	CMP #57	C656	CMP #57	est-ce DATA (#3A+#57=#91=token DATA)
C668	BNE C66C	C658	BNE C65C	non, sauter
C66A	STA 2A	C65A	STA 2A	placer drapeau DATA (b6=1 ou Ø)
C66C	SEC	C65C	SEC	tester le code pour REM
C66D	SBC #63	C65D	SBC #63	(#3A+#63=#9D=token REM)
C66F	BNE C61Ø	C65F	BNE C6ØØ	si pas REM, continuer

Ignorer Chaîne ou REM

C671	STA 25	C661	STA 25	Terminateur=Ø, ou * pour une chaîne
------	--------	------	--------	-------------------------------------

C673 LDA 00,X	C663 LDA 00,X	prendre les caractères du tampon
C675 BEQ C657	C665 BEQ C647	si fin,recopier 0 et sortir
C677 CMP 25	C667 CMP 25	est-ce un terminateur ?
C679 BEQ C657	C669 BEQ C647	oui,le recopier et continuer
C67B INY	C66B INY	non,recopier le caractère
C67C STA 0030,Y	C66C STA 0030,Y	
C67F INX	C66F INX	passer au caractère suivant
C680 BNE C673	C670 BNE C663	inconditionnel

Passer au mot clé suivant

C682 LDX E9	C672 LDX E9	récupérer le pointeur
C684 INC 26	C674 INC 26	et incrémenter le numéro du mot-clé
C686 LDA (18),Y	C676 LDA (18),Y	et rechercher la fin du mot-clé courant
C688 PHP	C678 PHP	sauver le signe (b7)
C689 INC 18	C679 INC 18	passer au caractère suivant
C68B BNE C68F	C67B BNE C67F	
C68D INC 19	C67D INC 19	dans la table des mots-clé
C68F PLP	C67F PLP	récupérer le signe
C690 BPL C686	C680 BPL C676	et recommencer si ce n'était pas le dernier
C692 LDA (18),Y	C682 LDA (18),Y	prendre premier caractère du mot suivant
C694 BEQ C699	C684 BNE C638	si pas 0 (fin de la table),recommencer
C696 JMP \$C648	3 octets gaspillés...
C699 LDA 00,X	C686 LDA 00,X	si pas mot-clé,récupérer le caractère
C69B BPL C655	C688 BPL C645	Inconditionnel:et le recopier

Terminer

C69D STA 0032,Y	C68A STA 0032,Y	mettre un 0 2 caractères plus loin
C6A0 LDA #34	C68D LDA #34	et ajuster TXTPTR sur le début de la ligne
C6A2 STA E9	C68F STA E9	
C6A4 RTS	C691 RTS	

'EDIT' (COMMANDE)

Action: liste une ligne et essaye de mettre le curseur au début de la ligne listée. En fait fait à peu près n'importe quoi,ce qui le rend inutile.

Bogue: VI.0: le curseur est éteint pour éviter que le fait de changer directement le numéro de la ligne ne laisse des traces.Malheureusement, s'il était éteint,il sera rallumé...

D'autre part,le fait de sauver la ligne de départ ne sert à rien s'il y a un scroll entre temps.

V1.1: les auteurs de la ROM ont carrément estimé q'une ligne BASIC une fois listée tenait dans une ligne d'écran ! Dommage.

Une bogue commune: il n'est pas testé que le numéro de ligne est bien le seul paramètre.EDIT 10,AAAAAAA ne déclenche pas de message d'erreur !

C6A5 JSR \$CA98	C692 JSR \$CAE2	évaluer le numéro de ligne en #33-4
C6A8 JSR \$C6DE	C695 JSR \$C6B3	et chercher la ligne
C6AB BCC C6DB	C698 BCC C6B0	si pas trouvée,erreur
C6AD LDA #80	indiquer retour par RTS
C6AF STA 02F2	du sous programme LIST
C6B2 LDA #11	(Ctrl 0)
C6B4 JSR \$CC12	effacer le curseur (s'il était allumé)
C6B7 LDA 0268	sauver la ligne du curseur
C6BA PHA	sur la pile
C6BB NOP	
C6BC NOP	
C6BD NOP	
C6BE NOP	
C6BF NOP	
C6C0 NOP	
C6C1 JSR \$C799	lister la ligne concernée
C6C4 PLA	
C6C5 STA 0268	récupérer la ligne originale
C6C8 JSR \$CB9F	et aller à la ligne (car l'édition
C6CB NOP	d'une ligne commence aussi par aller
C6CC NOP	à la ligne)
C6CD NOP	
C6CE LDA #11	et enfin replacer le curseur
C6D0 JSR \$CC12	dans sa couleur d'origine
C6D3 LSR 02F2	et remettre #2F2 normal (b7=0)
.....	C69A ROR 02F2	C=1 donc b7=1:indiquer retour par RTS
.....	C69D JSR \$C76C	lister la ligne
.....	C6A0 LSR 02F2	réinitialiser #2F2 (b7=0)
.....	C6A3 JSR \$CBF0	aller à la ligne
.....	C6A6 LDA #0B	et remonter d'une ligne
.....	C6A8 JSR \$CCD9	pour se placer au début si une seule ligne
C6D6 PLA	C6AB PLA	enlever l'adresse de retour
C6D7 PLA	C6AC PLA	
C6D8 JMP \$C4C7	C6AD JMP \$C4B7	et retourner à l'interpréteur
C6DB JMP \$C9F1	C6B0 JMP \$CA23	'UNDEF'D STATEMENT ERROR'

RECHERCHE D'UNE LIGNE BASIC

Entrée: #33-4 contient le numéro de la ligne à chercher.

Sortie: C=0 si la ligne n'est pas trouvée (#CE-#CF pointe sur la ligne de numéro immédiatement supérieur, ou la fin du programme.)

C=1 si la ligne est trouvée, #CE-#CF contient alors l'adresse de la ligne (pointant sur le caractère suivant le 0 de début de ligne).

Principe: gr5ce aux liens entre les lignes, qui trouvent ici leur unique mais suffisante justification, la routine saute très vite d'une ligne à l'autre pour comparer les numéros.

Curiosité: à chaque ligne rencontrée, le pointeur #1D-#1E est incrémenté. Selon le point d'entrée, ce pointeur est ou non remis à zéro. Totalement inutile.

C6DE	LDA #00	C6B3	LDA #00	initialiser
C6E0	STA 1D	C6B5	STA 1D	
C6E2	STA 1E	C6B7	STA 1E	le compteur de lignes
C6E4	LDA 9A	C6B9	LDA 9A	prendre le début du Basic
C6E6	LDX 9B	C6BB	LDX 9B	comme début de recherche
C6E8	LDY #01	C6BD	LDY #01	Y indexe le poids fort du lien d'une ligne
C6EA	STA CE	C6BF	STA CE	
C6EC	STX CF	C6C1	STX CF	placer adresse ligne courante
C6EE	LDA (CE),Y	C6C3	LDA (CE),Y	prendre lien poids fort
C6F0	BEQ C717	C6C5	BEQ C6EC	si nul, fin du programme: ligne non trouvée
C6F2	INY	C6C7	INY	sinon, indexer le poids fort du numéro
C6F3	INY	C6C8	INY	(LDY #03 aurait fait gagner 2 micro sec.)
C6F4	INC 1D	C6C9	INC 1D	incrémenter le compteur de ligne
C6F6	BNE C6FA	C6CB	BNE C6CF	le supprimer aurait fait gagner 8 microsec.
C6F8	INC 1E	C6CD	INC 1E	ce qui est négligeable il est vrai...
C6FA	LDA 34	C6CF	LDA 34	prendre numéro de la ligne à trouver
C6FC	CMP (CE),Y	C6D1	CMP (CE),Y	et comparer
C6FE	BCC C718	C6D3	BCC C6ED	si déjà inférieur, ligne pas trouvée
C700	BEQ C705	C6D5	BEQ C6DA	si égal, comparer poids faible
C702	DEY	C6D7	DEY	continuer la recherche (ajuster Y)
C703	BNE C70E	C6D8	BNE C6E3	inconditionnel
C705	LDA 33	C6DA	LDA 33	prendre poids faible maintenant
C707	DEY	C6DC	DEY	ajuster Y
C708	CMP (CE),Y	C6DD	CMP (CE),Y	et comparer
C70A	BCC C718	C6DF	BCC C6ED	si déjà inférieur, ligne pas trouvée, C=0
C70C	BEQ C718	C6E1	BEQ C6ED	si égal, ligne trouvée et C=1
C70E	DEY	C6E3	DEY	passer à la ligne suivante
C70F	LDA (CE),Y	C6E4	LDA (CE),Y	prendre lien poids fort

C711 TAX	C6E6 TAX	le sauver dans X
C712 DEY	C6E7 DEY	
C713 LDA (CE),Y	C6E8 LDA (CE),Y	puis lien poids faible dans A
C715 BCS C6E8	C6EA BCS C6BD	inconditionnel:continuer la recherche
C717 CLC	C6EC CLC	indiquer ligne pas trouvée
C718 RTS	C6ED RTS	

'NEW' (COMMANDE)

Action: mettre deux zéro à la place du lien de la première ligne et effectuer un CLEAR, puis repartir à l'interpréteur.

C719 BNE C718	C6EE BNE C6ED	s'il y a des paramètres, retour
C71B LDA #00	C6F0 LDA #00	
C71D LSR 02F4	C6F2 LSR 02F4	
C720 TAY	C6F5 TAY	Y=0
C721 STA (9A),Y	C6F6 STA (9A),Y	annuler poids faible lien (inutile)
C723 INY	C6F8 INY	
C724 STA (9A),Y	C6F9 STA (9A),Y	et annuler poids fort lien (indispensable)
C726 LDA 9A	C6FB LDA 9A	ajuster le pointeur
C728 CLC	C6FD CLC	
C729 ADC #02	C6FE ADC #02	de fin de programme
C72B STA 9C	C700 STA 9C	poids faible
C72D LDA 9B	C702 LDA 9B	
C72F ADC #00	C704 ADC #00	
C731 STA 9D	C706 STA 9D	idem poids fort
C733 JSR \$C765	C708 JSR \$C73A	placer TXTPTR au début du programme
C736 LDA #00	C70B LDA #00	Z=1 (BYT #2C aurait fait gagner un octet)

'CLEAR' (COMMANDE)

Action: initialise tous les pointeurs de variables et exécute un RESTORE.

La pile 6502 et la pile des descripteurs est aussi initialisée.

Seule l'adresse de retour est conservée sur la pile

Remarque: la pile 6502 est initialisée à #FE et non à #FF, pour laisser à son sommet le #00 mis lors de l'initialisation, qui sert de butée à la routine de recherche d'un bloc FOR.

C738 BNE C764	C70D BNE C739	retour s'il y a des paramètres
C73A LDA A6	C70F LDA A6	
C73C LDY A7	C711 LDY A7	placer HIMEM

C73E STA A2	C713 STA A2	
C740 STY A3	C715 STY A3	comme bas des chaines
C742 LDA 9C	C717 LDA 9C	
C744 LDY 9D	C719 LDY 9D	prendre fin du BASIC
C746 STA 9E	C71B STA 9E	
C748 STY 9F	C71D STY 9F	comme fin des variables
C74A STA A0	C71F STA A0	
C74C STY A1	C721 STY A1	et des tableaux
C74E JSR \$C91F	C723 JSR \$C952	faire RESTORE
C751 LDX #88	C726 LDX #88	initialiser
C753 STX 85	C728 STX 85	la pile des descripteurs
C755 PLA	C72A PLA	récupérer l'adresse de retour
C756 TAY	C72B TAY	
C757 PLA	C72C PLA	dans AY
C758 LDX #FE	C72D LDX #FE	initialiser
C75A TXS	C72F TXS	la pile 6502
C75B PHA	C730 PHA	
C75C TYA	C731 TYA	
C75D PHA	C732 PHA	et resauver l'adresse de retour
C75E LDA #00	C733 LDA #00	
C760 STA AD	C735 STA AD	indiquer CONT impossible
C762 STA 2B	C737 STA 2B	et initialiser drapeau variables permises
C764 RTS	C739 RTS	

PLACER TXTPTR AU DEBUT DU PROGRAMME BASIC

Principe: curieusement, le principe de l'addition a été retenu pour soustraire un au contenu du pointeur #9A. Le principe du complément à 2 a connu des utilisations plus optimales. Donc on ajoute #FFFF au lieu de retrancher 1.

C765 CLC	C73A CLC	
C766 LDA 9A	C73B LDA 9A	prendre poids faible début Basic
C768 ADC #FF	C73D ADC #FF	et ajouter -1
C76A STA E9	C73F STA E9	le sauver à TXTPTR
C76C LDA 9B	C741 LDA 9B	
C76E ADC #FF	C743 ADC #FF	
C770 STA EA	C745 STA EA	et idem poids fort.
C772 RTS	C747 RTS	

'LIST' (COMMANDE)

Principe: le listage des mots-clés est un principe très classique, qu'il est inutile de développer.

Remarque: si on appuie sur une touche pendant le listing, #Ø2DF ne contiendra pas #ØØ à la sortie, car on se contente de LSR Ø2DF, ce qui est suffisant.

C773 PHP	C748 PHP	sauver P (test des paramètres)
C774 JSR \$CA98	C749 JSR \$CAE2	évaluer un No de ligne en #33-4 (Ø sinon)
C777 JSR \$C6DE	C74C JSR \$C6B3	et chercher la ligne
C77A PLP	C74F PLP	au fait, y-a-t-il des paramètres ?
C77B BEQ C791	C75Ø BEQ C766	non, sauter
C77D JSR \$ØØE8	C752 JSR \$ØØE8	oui, prendre caractère courant
C78Ø BEQ C797	C755 BEQ C76C	si vide c'était un numéro de ligne seul
C782 CMP #CD	C757 CMP #CD	est-ce '-' (token Basic)
C784 BNE C718	C759 BNE C6ED	non, sortir prématurément
C786 JSR \$ØØE2	C75B JSR \$ØØE2	oui, le sauter
C789 BEQ C791	C75E BEQ C766	c'est tout ?
C78B JSR \$CA98	C76Ø JSR \$CAE2	non, évaluer un autre numéro de ligne
C78E BEQ C797	C763 BEQ C76C	et continuer
C79Ø RTS	C765 RTS	sortir si encore des paramètres
C791 LDA #FF	C766 LDA #FF	initialiser dernière
C793 STA 33	C768 STA 33	ligne la plus haute si pas précisée
C795 STA 34	C76A STA 34	
C797 NOP	
C798 NOP	
C799 LDY #Ø1	C76C LDY #Ø1	indexer le lien poids fort
C79B LDA (CE),Y	C76E LDA (CE),Y	
C79D BEQ C7E6	C77Ø BEQ C7BF	si nul, fin programme et de la liste: sortir
C79F JSR \$C93Ø	C772 JSR \$C962	tester clavier et Ctrl C
C7A2 CMP #' '	C775 CMP #' '	si pas espace,
C7A4 BNE C7AE	C777 BNE C787	continuer
C7A6 LSR Ø2DF	C779 LSR Ø2DF	viser tampon touche
C7A9 JSR \$E9Ø5	attendre une touche
C7AC BPL C7A9	
.....	C77C LDA Ø2DF	
.....	C77F BPL C77C	attendre une touche
.....	C781 JSR \$C962	tester si Ctrl C
.....	C784 LSR Ø2DF	non, vider tampon
C7AE INY	C787 INY	indexer le numéro de ligne
C7AF LDA (CE),Y	C788 LDA (CE),Y	le charger (poids faible)
C7B1 TAX	C78A TAX	dans X aussi
C7B2 INY	C78B INY	indexer poids fort
C7B3 LDA (CE),Y	C78C LDA (CE),Y	le charger
C7B5 CMP 34	C78E CMP 34	et comparer à valeur limite
C7B7 BNE C7BD	C79Ø BNE C796	si pas égal tester si pas trop grand
C7B9 CPX 33	C792 CPX 33	test poids faible aussi

C7BB	BEQ C7BF	C794	BEQ C798	si égal,traiter quand même
C7BD	BCS C7E6	C796	BCS C7BF	si dernière ligne dépassée,sortir
C7BF	STY B8	C798	STY B8	sauver pointeur de ligne
C7C1	PHA	C79A	PHA	et numéro poids fort
C7C2	JSR \$CB9F	C79B	JSR \$CBF0	aller à la ligne (ne touche pas à X)
C7C5	PLA	C79E	PLA	récupérer numéro poids fort
C7C6	JSR \$E0C1	C79F	JSR \$E0C5	et afficher le numéro de ligne
C7C9	LDA #20	C7A2	LDA #20	commencer par afficher un espace
C7CB	LDY B8	C7A4	LDY B8	récupérer l'index de ligne
C7CD	AND #7F	C7A6	AND #7F	éliminer b7 (dernière lettre mot-clé)
C7CF	JSR \$CC12	C7A8	JSR \$CCD9	afficher un caractère
C7D2	INY	C7AB	INY	passer au caractère suivant
C7D3	BEQ C7E6	C7AC	BEQ C7BF	si la ligne est trop longue,sortir
C7D5	LDA (CE),Y	C7AE	LDA (CE),Y	prendre le caractère
C7D7	BNE C7F7	C7B0	BNE C7D0	aller le traiter
C7D9	TAY	C7B2	TAY	si fin de la ligne,Y=0
C7DA	LDA (CE),Y	C7B3	LDA (CE),Y	prendre lien poids faible
C7DC	TAX	C7B5	TAX	dans X
C7DD	INY	C7B6	INY	indexer poids fort
C7DE	LDA (CE),Y	C7B7	LDA (CE),Y	prendre lien poids fort
C7E0	STX CE	C7B9	STX CE	et initialiser adresse
C7E2	STA CF	C7BB	STA CF	de la ligne suivante
C7E4	BNE C799	C7BD	BNE C76C	et continuer si pas fin du programme
C7E6	BIT 02F2	C7BF	BIT 02F2	test du mode de retour
C7E9	BPL C7EC	C7C2	BPL C7C5	b7=0:retour interpréteur
C7EB	RTS	C7C4	RTS	sinon simple retour
C7EC	JSR \$CB9F	C7C5	JSR \$CBF0	aller à la ligne
C7EF	LSR 02F1	C7C8	JSR \$C82F	imprimante hors service
C7F2	PLA	C7CB	PLA	enlever adresse de retour à l'interpréteur
C7F3	PLA	C7CC	PLA	pour ajuster la pile
C7F4	JMP \$C4B5	C7CD	JMP \$C4A8	et saut à l'interpréteur

Lister un caractère

C7F7	BPL C7CF	C7D0	BPL C7A8	si positif,afficher simplement
C7F9	SEC	C7D2	SEC	
C7FA	SBC #7F	C7D3	SBC #7F	sinon ramener au numéro du mot-clé
C7FC	TAX	C7D5	TAX	comme index
C7FD	STY B8	C7D6	STY B8	sauver l'index de ligne
C7FF	LDY #00	C7D8	LDY #00	et initialiser l'index des mots-clés
C801	LDA #E9	C7DA	LDA #E9	
C803	STA 18	C7DC	STA 18	
C805	LDA #C0	C7DE	LDA #C0	
C807	STA 19	C7E0	STA 19	ainsi que l'adresse de la table des mots.

C809	DEX	C7E2	DEX	passer mot-clé suivant
C80A	BEQ C819	C7E3	BEQ C7F2	si c'est le bon, l'afficher
C80C	INC 18	C7E5	INC 18	incrémenter le pointeur
C80E	BNE C812	C7E7	BNE C7EB	
C810	INC 19	C7E9	INC 19	des mots-clés
C812	LDA (18),Y	C7EB	LDA (18),Y	et prendre un caractère
C814	BPL C80C	C7ED	BPL C7E5	si b7=0, continuer
C816	JMP \$C809	C7EF	JMP \$C7E2	passer mot-clé suivant. BMI serait judicieux
C819	INY	C7F2	INY	indexer le premier caractère puis suivants
C81A	LDA (18),Y	C7F3	LDA (18),Y	prendre caractère mot-clé
C81C	BMI C7CB	C7F5	BMI C7A4	b7=1, c'est le dernier: retour
C81E	JSR \$CC12	C7F7	JSR \$CCD9	c'est pas le dernier, on l'affiche
C821	JMP \$C819	C7FA	JMP \$C7F2	et on continue

'LLIST' (COMMANDE)

Remarque: l'imprimante est remise hors service par la routine LIST elle même dans le cas où on ne sort pas par RTS.

C824	LDA #80	mettre drapeau imprimante
C826	STA 02F1	(SEC:ROR serait plus judicieux)
C829	LSR 02F2	indiquer pas retour par RTS
C82C	JSR \$00E8	replacer les indicateurs
C82F	JMP \$C773	et faire LIST
.....	C7FD	JSR \$C816	mettre l'imprimante en service
.....	C800	LSR 02F2	indiquer pas retour par RTS
.....	C803	JSR \$00E8	replacer les indicateurs
.....	C806	JMP \$C748	et faire LIST

'LPRINT' (COMMANDE)

C832	LDA #80	
C834	STA 02F1	Mettre drapeau imprimante
C837	JSR \$00E8	replacer les indicateurs
C83A	JSR \$CB61	faire PRINT
C83D	LSR 02F1	et remettre l'imprimante hors service
C840	RTS	
.....	C809	JSR \$C816	mettre l'imprimante en service
.....	C80C	JSR \$00E8	replacer les indicateurs
.....	C80F	JSR \$CBAB	faire 'PRINT'
.....	C812	JSR \$C82F	et remettre l'imprimante hors service
.....	C815	RTS	JMP \$C82F aurait été aussi bien

METTRE L'IMPRIMANTE EN SERVICE

.....	C816	BIT #2F1	si déjà en service, sortir
.....	C819	BMI C854	
.....	C81B	LDA 3#	sauver position curseur écran
.....	C81D	STA #259	
.....	C82#	LDA #258	et récupérer
.....	C823	STA 3#	la position pour l'imprimante
.....	C825	SEC	
.....	C826	ROR #2F1	
.....	C829	LDA #256	prendre longueur d'une ligne d'impression
.....	C82C	JMP #C844	et finir

METTRE L'IMPRIMANTE HORS SERVICE

.....	C82F	BIT #2F1	si déjà hors service, sortir
.....	C832	BPL C854	
.....	C834	LDA 3#	sauver position curseur imprimante
.....	C836	STA #258	
.....	C839	LDA #259	et récupérer position
.....	C83C	STA 3#	curseur écran
.....	C83E	LSR #2F1	placer indicateur
.....	C841	LDA #257	prendre longueur ligne d'écran
.....	C844	STA 31	et la sauver comme longueur courante
.....	C846	SEC	calculer la valeur de la longueur
.....	C847	SBC #08	modulo 8 entre #F8 et #FF
.....	C849	BCS C846	
.....	C84B	EOR #FF	ramener à 0 à 7 (complément à 2)
.....	C84D	SBC #06	et soustraire 7 (C=0): #F9 à #00
.....	C84F	CLC	et enfin ajouter à
.....	C85#	ADC 31	la longueur totale permise
.....	C852	STA 32	on obtient la position maxi de tabulation
.....	C854	RTS	

'FOR' (COMMANDE)

C841	LDA #8#	C855	LDA #8#	Indiquer pas d'entier
C843	STA 2B	C857	STA 2B	
C845	JSR #CAD2	C859	JSR #CB1C	faire LET pour l'indice
C848	JSR #C3CA	C85C	JSR #C3C6	chercher si déjà une boucle avec cet indice
C84B	BNE C852	C55F	BNE C866	non, sauter
C84D	TXA	C861	TXA	oui, ajuster pointeur de pile
C84E	ADC #0F	C862	ADC #0F	pour sauter ce bloc

C850	TAX	C864	TAX	
C851	TXS	C865	TXS	
C852	PLA	C866	PLA	enlever l'adresse de retour
C853	PLA	C867	PLA	à l'interpréteur
C854	LDA #09	C868	LDA #09	demander 18 octets sur la pile
C856	JSR \$C43B	C86A	JSR \$C437	
C859	JSR \$CA1C	C86D	JSR \$CA4E	chercher la fin de l'instruction
C85C	CLC	C870	CLC	(le résultat est dans Y)
C85D	TYA	C871	TYA	
C85E	ADC E9	C872	ADC E9	et l'ajouter à TXTPTR
C860	PHA	C874	PHA	sauver poids faible sur la pile
C861	LDA EA	C875	LDA EA	idem poids fort
C863	ADC #00	C877	ADC #00	on empile donc l'adresse du début effectif
C865	PHA	C879	PHA	de la boucle
C866	LDA A9	C87A	LDA A9	empiler aussi le numéro de la ligne
C868	PHA	C87C	PHA	poids fort
C869	LDA A8	C87D	LDA A8	et idem poids faible
C86B	PHA	C87F	PHA	
C86C	LDA #&T0	C880	LDA #&T0	demander 'T0'
C86E	JSR \$CFDB	C882	JSR \$D067	
C871	JSR \$CE7A	C885	JSR \$CF06	vérifier (enfin !) indice numérique
C874	JSR \$CE77	C888	JSR \$CF03	ramasser valeur limite
C877	LDA D5	C88B	LDA D5	prendre le signe
C879	ORA #7F	C88D	ORA #7F	ne pas toucher à b0-b6
C87B	AND D1	C88F	AND D1	
C87D	STA D1	C891	STA D1	inclure le signe
C87F	LDA #8A	C893	LDA #9E	placer adresse de retour
C881	LDY #C8	C895	LDY #C8	soit #C88A/#C89E
C883	STA 91	C897	STA 91	en #91-#92
C885	STY 92	C899	STY 92	
C887	JMP \$CF34	C89B	JMP \$CFC0	empiler ACC1 et retour ligne suivante
C88A	LDA #4B	C89E	LDA #81	
C88C	LDY #DC	C8A0	LDY #DC	AY pointe sur la valeur 1 qui est le pas
C88E	JSR \$DE73	C8A2	JSR \$DE7B	pris par défaut: le placer dans ACC1
C891	JSR \$00E8	C8A5	JSR \$00E8	prendre caractère courant
C894	CMP #CB	C8A8	CMP #CB	est-ce STEP ?
C896	BNE C89E	C8AA	BNE C8B2	non, sauter
C898	JSR \$00E2	C8AC	JSR \$00E2	oui, le sauter
C89B	JSR \$CE77	C8AF	JSR \$CF03	évaluer une expression numérique
C89E	JSR \$DF04	C8B2	JSR \$DF13	prendre son signe dans A
C8A1	JSR \$CF25	C8B5	JSR \$CFB1	empiler A puis ACC1
C8A4	LDA B9	C8B8	LDA B9	sauver aussi l'adresse
C8A6	PHA	C8BA	PHA	

C8A7	LDA B8	C8BB	LDA B8	de la variable d'indice
C8A9	PHA	C8BD	PHA	
C8AA	LDA #8D	C8BE	LDA #8D	et enfin le code de FOR
C8AC	PHA	C8C0	PHA	

EXECUTER UNE LIGNE

C8AD	JSR \$C930	C8C1	JSR \$C962	tester si Ctrl C
C8B0	LDA E9	C8C4	LDA E9	
C8B2	LDY EA	C8C6	LDY EA	prendre TXTPTR dans AY
C8B4	BEQ C8BC	C8C8	BEQ C8D0	si mode direct, sauter
C8B6	STA AC	C8CA	STA AC	sinon, sauver pour CONT etc...
C8B8	STY AD	C8CC	STY AD	TXTPTR en #AC-D
C8BA	LDY #00	C8CE	LDY #00	
C8BC	LDA (E9),Y	C8D0	LDA (E9),Y	prendre caractère courant
C8BE	BNE C918	C8D2	BNE C92F	si pas début de ligne sauter
.....		C8D4	LSR 0252	indiquer pas de IF pour l'instant
C8C0	LDY #02	C8D7	LDY #02	
C8C2	LDA (E9),Y	C8D9	LDA (E9),Y	prendre Lien poids fort
C8C4	CLC	C8DB	CLC	préparer addition et pas d'erreur
C8C5	BNE C8CA	C8DC	BNE C8E1	si pas fin du programme, continuer
C8C7	JMP \$C958	C8DE	JMP \$C98A	sinon, traiter faire END
C8CA	INY	C8E1	INY	
C8CB	LDA (E9),Y	C8E2	LDA (E9),Y	prendre numéro de la ligne courante
C8CD	STA A8	C8E4	STA A8	poids faible
C8CF	INY	C8E6	INY	
C8D0	LDA (E9),Y	C8E7	LDA (E9),Y	
C8D2	STA A9	C8E9	STA A9	et sauver aussi le poids fort
C8D4	TYA	C8EB	TYA	
C8D5	ADC E9	C8EC	ADC E9	et ajuster TXTPTR
C8D7	STA E9	C8EE	STA E9	au début effectif de la ligne
C8D9	BCC C8DD	C8F0	BCC C8F4	
C8DB	INC EA	C8F2	INC EA	sans oublier le poids fort
C8DD	BIT 02F4	C8F4	BIT 02F4	mode TRON ?
C8E0	BPL C8F5	C8F7	BPL C90C	non, sauter
C8E2	PHA	C8F9	PHA	sauver A (inutile)
C8E3	LDA #'('	C8FA	LDA #'('	
C8E5	JSR \$CC4D	C8FC	JSR \$CCFB	afficher un crochet
C8E8	LDA A9	C8FF	LDA A9	
C8EA	LDX A8	C901	LDX A8	puis le numéro de ligne
C8EC	JSR \$E0C1	C903	JSR \$E0C5	(#E0BD/#E0C1 serait plus judicieux)
C8EF	LDA #'')'	C906	LDA #'')'	
C8F1	JSR \$CC4D	C908	JSR \$CCFB	fermer le crochet...

C8F4	PLA	C90B	PLA	récupérer A
C8F5	JSR \$00E2	C90C	JSR \$00E2	prendre caractère courant
C8F8	JSR \$C8FE	C90F	JSR \$C915	exécuter la commande ou l'affectation
C8FB	JMP \$C8AD	C912	JMP \$C8C1	et recommencer...

EXECUTER COMMANDE EN A

C8FE	BEQ C92D	C915	BEQ C960	si déjà fin de ligne, on sort
C900	SBC #80	C917	SBC #80	tester pour mot-clé
C902	BCC C915	C919	BCC C92C	si pas mot-clé, c'est une affectation
C904	CMP #42	C91B	CMP #42	#80+#42=#C2=dernière commande
C906	BCS C91C	C91D	BCS C94F	si pas commande, erreur
C908	ASL A	C91F	ASL A	calculer le déplacement
C909	TAY	C920	TAY	comme index
C90A	LDA C007,Y	C921	LDA C007,Y	prendre adresse de la commande poids fort
C90D	PHA	C924	PHA	et l'empiler
C90E	LDA C006,Y	C925	LDA C006,Y	idem pour le poids faible
C911	PHA	C928	PHA	l'empiler aussi
C912	JMP \$00E2	C929	JMP \$00E2	sauter la commande et exécution
C915	JMP \$CAD2	C92C	JMP \$CB1C	faire LET
C918	CMP #' :	C92F	CMP #' :	est-ce le séparateur ?
C91A	BEQ C8DD	C931	BEQ C8F4	oui, exécuter la commande suivante
.....		C933	CMP #C8	est-ce ELSE ?
.....		C935	BNE C945	non, sauter
.....		C937	BIT 0252	oui, y-a-t-il eu un IF ?
.....		C93A	BPL C94F	non, erreur
.....		C93C	JSR \$CAB1	oui, trouver l'instruction suivante
.....		C93F	LSR 0252	et remettre drapeau IF
.....		C942	JMP \$C8C1	continuer à l'instruction suivante
.....		C945	CMP #' :	est-ce REM abrégé ?
.....		C947	BNE C94F	non, erreur
.....		C949	JSR \$CA99	oui, trouver la ligne suivante
.....		C94C	JMP \$C8C1	et y continuer l'exécution
C91C	JMP \$CFE4	C94F	JMP \$D070	'SYNTAX ERROR'

'RESTORE' (COMMANDE)

Entrée: rien

Sortie: AY=#B0-#B1=Début basic-1

C91F	SEC	C952	SEC	
C920	LDA 9A	C953	LDA 9A	
C922	SBC #01	C955	SBC #01	
C924	LDY 9B	C957	LDY 9B	
C926	BCS C929	C959	BCS C95C	calculer dans AY
C928	DEY	C95B	DEY	le début du texte BASIC
C929	STA B0	C95C	STA B0	
C92B	STY B1	C95E	STY B1	et le placer comme pointeur de DATA
C92D	RTS	C960	RTS	
C92E	NOP	?	
C92F	RTS	C961	RTS	??

TESTER Ctrl C

Remarque: c'est la seule routine qui traite le Ctrl C.

C930	LDA 02DF	C962	LDA 02DF	prendre tampon touche
C933	BPL C92E	C965	BPL C960	si vide, on sort
C935	AND #7F	C967	AND #7F	sinon éliminer b7 (inutile)
C937	LDX #08	C969	LDX #08	inutile
C939	CMP #03	C96B	CMP #03	tester pour Ctrl C
C93B	BNE C92E	C96D	BNE C961	non, sortir (oui, C=1)
C93D	CMP #03	C96F	CMP #03	deux fois valent mieux qu'une ? Inutile

'STOP' (COMMANDE)

C93F	BCS C942	C971	BCS C974	garder C=1 (si pas de paramètre)
------	----------	------	----------	----------------------------------

'END' (COMMANDE)

Bogue: sur la VI.1, l'imprimante n'est pas correctement mise hors service, ce qui peut causer des problèmes sur la longueur de ligne si on a mis l'imprimante en service à l'aide de la routine #C816.

C941	CLC	C973	CLC	Indiquer END, pas STOP
C942	BNE C987	C974	BNE C9B9	si des paramètres, sortir
C944	LDA E9	C976	LDA E9	
C946	LDY EA	C978	LDY EA	prendre TXTPTR
C948	BEQ C956	C97A	BEQ C988	sauter si mode direct
C94A	STA AC	C97C	STA AC	et le sauver pour reprise éventuelle
C94C	STY AD	C97E	STY AD	

C94E LDA AB	C980 LDA AB	sauver aussi le numéro de la ligne
C950 LDY A9	C982 LDY A9	
C952 STA AA	C984 STA AA	
C954 STY AB	C986 STY AB	toujours pour reprise éventuelle
C956 PLA	C988 PLA	enlever l'adresse de retour
C957 PLA	C989 PLA	pour ajuster le pointeur de pile
C958 LDA #C1	C98A LDA #BD	
C95A LDY #C3	C98C LDY #C3	AY pointe sur 'BREAK'
C95C LDX #00	C98E LDX #00	
C95E STX 02F1	C990 STX 02F1	indiquer imprimante OFF (mauvais pour V1.1)
C961 STX 02DF	C993 STX 02DF	vider tampon touche
C964 STX 2E	C996 STX 2E	pas de Ctrl O
C966 BCC C96B	C998 BCC C99D	sauter si END
C968 JMP \$C4AA	C99A JMP \$C49D	si CTRL C ou STOP, afficher BREAK et retour
C96B JMP \$C4B5	C99D JMP \$C4A8	si END, saut direct à l'interpréteur.

'CONT' (COMMANDE)

Principe: si la reprise est autorisée, on place TXTPTR à son ancienne valeur (qui pointait sur un 00 ou ':', sauf erreur de syntaxe. On ajuste aussi le numéro de ligne

C96E BNE C987	C9A0 BNE C9B9	sortir si il y a des paramètres
C970 LDX #D7	C9A2 LDX #D7	préparer X pour 'CAN'T CONTINUE'
C972 LDY AD	C9A4 LDY AD	tester drapeau 'CONT'
C974 BNE C979	C9A6 BNE C9AB	sauter si (<) 0, c'est bon
C976 JMP \$C485	C9A8 JMP \$C47E	afficher l'erreur
C979 LDA AC	C9AB LDA AC	prendre aussi le poids faible
C97B STA E9	C9AD STA E9	
C97D STY EA	C9AF STY EA	et remplacer TXTPTR
C97F LDA AA	C9B1 LDA AA	
C981 LDY AB	C9B3 LDY AB	prendre aussi numéro de ligne
C983 STA AB	C9B5 STA AB	
C985 STY A9	C9B7 STY A9	et le réajuster aussi
C987 RTS	C9B9 RTS	
C989 JMP \$D2A0	C9BA JMP \$D336	'ILLEGAL QUANTITY ERROR'

'RUN' (COMMANDE)

C98B BNE C990	C9BD BNE C9C2	sauter s'il y a des paramètres
C98D JMP \$C733	C9BF JMP \$C708	sinon, placer TXTPTR et faire CLEAR

C990 JSR \$C73A C9C2 JSR \$C70F faire CLEAR
 C993 JMP \$C9AA C9C5 JMP \$C9DC puis GOTO

'GOSUB' (COMMANDE)

Principe: on sauve sur la pile TXTPTR et la ligne courante, qui permettent à eux seuls de retourner d'où on vient.

TXTPTR est sauvé avant l'évaluation du numéro de ligne qui suit le GOSUB, ceci pour se ramener au cas du GOTO. Ce qui veut dire que le RETURN devra sauter le numéro avant de relancer l'exécution.

L'adresse de retour à l'interpréteur reste sur la pile, contrairement au cas du FOR, ceci pour que le RETURN, lui, sorte par un simple RTS. Mais elle n'est plus au sommet, c'est pourquoi on saute directement à l'interpréteur.

C996 LDA #03	C9C8 LDA #03	
C998 JSR \$C43B	C9CA JSR \$C437	demande 6 octets sur la pile
C99B LDA EA	C9CD LDA EA	empiler TXTPTR poids fort
C99D PHA	C9CF PHA	
C99E LDA E9	C9D0 LDA E9	puis poids faible
C9A0 PHA	C9D2 PHA	
C9A1 LDA A9	C9D3 LDA A9	empiler aussi le numéro de ligne poids fort
C9A3 PHA	C9D5 PHA	
C9A4 LDA A8	C9D6 LDA A8	puis poids faible
C9A6 PHA	C9D8 PHA	
C9A7 LDA #9B	C9D9 LDA #9B	et aussi token de GOSUB
C9A9 PHA	C9DB PHA	
C9AA JSR \$00E8	C9DC JSR \$00E8	prendre caractère courant
C9AD JSR \$C9B3	C9DF JSR \$C9E5	faire GOTO
C9B0 JMP \$C8AD	C9E2 JMP \$C8C1	et retour à l'interpréteur

'GOTO' (COMMANDE)

Principe: la recherche du numéro de ligne commence à la ligne suivante si le numéro demandé est supérieur au numéro de la ligne courante, ceci pour accélérer la recherche.

De toutes façons, tout ce qui suit le numéro de ligne est ignoré et ne déclenche pas de SYNTAX ERROR

Bogue: pour savoir si la recherche doit démarrer à la ligne suivante, le test n'est fait que sur le poids fort ! Ce qui veut dire que pour le programme suivant, la recherche débutera au début du programme, parce que les poids forts des numéros de ligne sont égaux !

Exemple:200 GOTO 250: la recherche commence au début du programme, alors que pour la ligne:

200 GOTO 260, la recherche commence à la ligne suivante !

Curieux raccourci en tous cas !

C9B3 JSR \$E79D	C9E5 JSR \$E853	évaluer le numéro de ligne en #33-#34
C9B6 JSR \$CA1F	C9E8 JSR \$CA51	et chercher la fin de la ligne
C9B9 LDA A9	C9EB LDA A9	prendre numéro courant poids fort
C9BB CMP 34	C9ED CMP 34	et comparer au numéro demandé
C9BD BCS C9CA	C9EF BCS C9FC	si inférieur ou égal, commencer au début
C9BF TYA	C9F1 TYA	sinon, ajuster TXTPTR
C9C0 SEC	C9F2 SEC	sur la ligne suivante
C9C1 ADC E9	C9F3 ADC E9	
C9C3 LDX EA	C9F5 LDX EA	pour pouvoir commencer la recherche
C9C5 BCC C9CE	C9F7 BCC CA00	à la ligne suivante et non au début
C9C7 INX	C9F9 INX	du programme
C9C8 BCS C9CE	C9FA BCS CA00	inconditionnel
C9CA LDA 9A	C9FC LDA 9A	prendre début du programme comme
C9CC LDX 9B	C9FE LDX 9B	début de la recherche
C9CE JSR \$C6E8	CA00 JSR \$C6BD	et rechercher l'adresse de la ligne
C9D1 BCC C9F1	CA03 BCC CA23	si pas trouvé, erreur
C9D3 LDA CE	CA05 LDA CE	ajuster TXTPTR
C9D5 SBC #01	CA07 SBC #01	sur le début de la ligne
C9D7 STA E9	CA09 STA E9	
C9D9 LDA CF	CA0B LDA CF	{#CE-#CF pointe après
C9DB SBC #00	CA0D SBC #00	le 0 du début de ligne}
C9DD STA EA	CA0F STA EA	
C9DF RTS	CA11 RTS	

POP (COMMANDE)

Principe: la commande POP est traitée comme RETURN, la seule différence étant le positionnement de TXTPTR.

Lorsqu'on arrive sur une commande, Y contient le double du Token BASIC, ce qui permet de distinguer par la suite deux commandes ayant la même adresse. Ce procédé est aussi utilisé par les commandes graphiques et sonores, ainsi que PULL/UNTIL.

Après avoir réajusté la pile, on continue simplement l'exécution, sans toucher à TXTPTR.

RETURN (COMMANDE)

Principe: on recherche un bloc GOSUB sur la pile, et on récupère les valeurs de TXTPTR et du numéro de ligne. On retrouve alors l'adresse de retour à l'interpréteur qui avait été laissée lors du GOSUB.

Le GOSUB avait empilé TXTPTR avant l'évaluation du numéro de ligne. Ce qui explique que l'on calcule la fin de l'instruction via DATA

De même que GOTO, RETURN ne peut être suivi d'aucune instruction, ce qui explique que l'on recherche directement la fin de la ligne, via DATA.

La recherche du premier bloc GOSUB se fait en évitant les blocs FOR en simulant la recherche d'un bloc FOR qui aurait un indice dont l'adresse serait supérieure à #FF00, ce qui est impossible. Donc la recherche va s'arrêter sur le premier bloc qui n'est pas un bloc FOR.

C9E0	BNE C9DF	CA12	BNE CA11	sortir s'il y a des paramètres.
C9E2	LDA #FF	CA14	LDA #FF	préciser une adresse
C9E4	STA B9	CA16	STA B9	qui est impossible
C9E6	JSR %C3CA	CA18	JSR %C3C6	et donc sauter tous les blocs FOR inutiles
C9E9	TXS	CA1B	TXS	et ajuster S au dessus
C9EA	CMP #9B	CA1C	CMP #9B	est-ce un bloc GOSUB ?
C9EC	BEQ C9F9	CA1E	BEQ CA2B	oui, ok
C9EE	LDX #16	CA20	LDX #16	'RETURN WITHOUT GOSUB ERROR'
C9F0	BYT %2C	CA22	BYT %2C	sauter instruction suivante
C9F1	LDX #5A	CA23	LDX #5A	'UNDEF'D STATEMENT ERROR'
C9F3	JMP %C485	CA25	JMP %C47E	
C9F6	JMP %CFE4	CA28	JMP %D070	'SYNTAX ERROR'
C9F9	PLA	CA2B	PLA	dépiler code GOSUB
C9FA	PLA	CA2C	PLA	et numéro de ligne poids faible
C9FB	CPY #0C	CA2D	CPY #0C	était-ce POP (#86#2=#10C --) #0C)
C9FD	BEQ CA18	CA2F	BEQ CA4A	oui, sauter
C9FF	STA A8	CA31	STA A8	sauver numéro de ligne poids faible
CA01	PLA	CA33	PLA	
CA02	STA A9	CA34	STA A9	idem poids fort
CA04	PLA	CA36	PLA	puis TXTPTR poids faible
CA05	STA E9	CA37	STA E9	
CA07	PLA	CA39	PLA	et aussi poids fort
CA08	STA EA	CA3A	STA EA	

'DATA' (COMMANDE)

Principe: l'instruction DATA ne fait rien, si ce n'est ralentir l'exécution, puisqu'il faut la sauter simplement. C'est le READ qui permet de lire les DATA. C'est pourquoi il vaut mieux mettre les DATA à la fin d'un programme.

CA0A JSR \$CA1C	CA3C JSR \$CA4E	se placer sur l'instruction suivante
CA0D TYA	CA3F TYA	et ajuster
CA0E CLC	CA40 CLC	
CA0F ADC E9	CA41 ADC E9	TXTPTR en conséquence
CA11 STA E9	CA43 STA E9	
CA13 BCC CA17	CA45 BCC CA49	
CA15 INC EA	CA47 INC EA	
CA17 RTS	CA49 RTS	et retour à l'interpréteur

POP (SUITE)

CA18 PLA	CA4A PLA	dépiler pour réajuster la pile
CA19 PLA	CA4B PLA	
CA1A PLA	CA4C PLA	et sortir simplement.
CA1B RTS	CA4D RTS	

CALCUL DU DEPLACEMENT A LA PROCHAINE INSTRUCTION

CA1C LDX #':'	CA4E LDX #':'	second séparateur= ':'
CA1E BYT \$2C	CA50 BYT \$2C	sauter instruction suivante

CALCUL DU DEPLACEMENT A LA FIN DE LA LIGNE

Entrée: le séparateur est dans X (00 sera toujours séparateur) et TXTPTR est correctement positionné.

Sortie: Y contient le déplacement au séparateur demandé.

Z=1

A contient le séparateur qui a arrêté la recherche.

Principe: selon le cas, il va falloir arrêter la recherche lorsqu'on rencontre un ':' ou non, c'est le deuxième séparateur. Le Null (00) est toujours séparateur.

Il ne faut pas prendre en compte les ':' compris à l'intérieur des chaînes de caractères. Ainsi le deuxième séparateur va-t-il être une alternativement ':' (extérieur d'une chaîne) ou 00 (bidon car intercepté avant la comparaison) à l'intérieur d'une chaîne.

CA1F LDX #00	CA51 LDX #00	deuxième séparateur=00
CA21 STX 24	CA53 STX 24	sauver deuxième séparateur
CA23 LDY #00	CA55 LDY #00	préparer index

CA25	STY 25	CA57	STY 25	séparateur bascule=Ø au début
CA27	LDA 25	CA59	LDA 25	
CA29	LDX 24	CA5B	LDX 24	inverser le deuxième séparateur
CA2B	STA 24	CA5D	STA 24	
CA2D	STX 25	CA5F	STX 25	
CA2F	LDA (E9),Y	CA61	LDA (E9),Y	prendre caractère
CA31	BEQ CA17	CA63	BEQ CA49	si nul (premier séparateur), on sort
CA33	CMP 25	CA65	CMP 25	si deuxième séparateur
CA35	BEQ CA17	CA67	BEQ CA49	on sort aussi
CA37	INY	CA69	INY	préparer pour caractère suivant
CA38	CMP #' ''	CA6A	CMP #' ''	et tester si début ou fin de chaîne
CA3A	BNE CA2F	CA6C	BNE CA61	non, on continue
CA3C	BEQ CA27	CA6E	BEQ CA59	oui, on inverse les séparateurs

'IF' (COMMANDE)

Principe: IF appelle l'évaluation normale sans se préoccuper de son type. Les opérateurs de relation (=, >, <) ne sont donc pas obligatoires. Le test est ensuite fait sur #DØ, qui contient l'exposant pour un nombre et la longueur de la chaîne si ... c'est une chaîne.

La valeur est considérée comme vraie (exécution du THEN ou du GOTO) si #DØ(<)> c'est à dire chaîne non vide ou nombre non nul

La valeur est considérée comme fautive (exécution du ELSE ou directement de la ligne suivante) si #DØ=Ø c'est à dire si le nombre est nul ou si la chaîne est vide

Remarque: s'il est vrai que toute valeur non nulle est considérée comme vraie, il faut faire attention à l'usage de l'opérateur NOT: NOT 2=-3, est vrai car non nul aussi...

CA3E	JSR \$CE8B	CA7Ø	JSR \$CF17	évaluer la condition
CA41	JSR \$ØØE8	CA73	JSR \$ØØE8	prendre caractère suivant la condition
CA44	CMP #97	CA76	CMP #97	est-ce GOTO ?
CA46	BEQ CA4D	CA7B	BEQ CA7F	oui, sauter
CA48	LDA #C9	CA7A	LDA #C9	non, on veut un THEN
CA4A	JSR \$CFDB	CA7C	JSR \$ØØ67	
CA4D	LDA DØ	CA7F	LDA DØ	prendre résultat de la condition
CA4F	BNE CA56	CA81	BNE CA88	condition vraie, sauter
CA51	JSR \$CA66	CA83	JSR \$CA9E	chercher un ELSE
CA54	BEQ CAØD	CA86	BEQ CA3F	si pas trouvé, aller ligne suivante
CA56	JSR \$ØØE8	CA88	JSR \$ØØE8	prendre caractère courant
CA59	BCS CA5E	CA8B	BCS CA9Ø	si ce n'est pas un chiffre, sauter
CA5B	JMP \$C9B3	CA8D	JMP \$C9E5	sinon, faire GOTO

.....	CA90	PHP	sauver le type du caractère			
.....	CA91	SEC	inutile: on vient d'un BCS !			
.....	CA92	ROR Ø252	mettre drapeau IF pour ignorer les ELSE			
.....	CA95	PLP	récuperer type du caractère			
CASE	JMP	ØC8FE	CA96	JMP	ØC915	exécuter commande en A

REM (COMMANDE)

Principe: l'instruction REM ne fait pas grand chose, à l'instar de DATA. Le programme continuant son exécution à la ligne suivante, on comprend qu'il soit inutile de faire suivre une REM d'une instruction quelconque...

CA61	JSR	ØCA1F	CA99	JSR	ØCA51	calculer déplacement à la ligne suivante
CA64	BEQ	CAØD	CA9C	BEQ	CA3F	inconditionnel: ajuster TXTPTR et sortir

IF (suite): TROUVER le ELSE

CA66	LDY	ØØØ	CASE	LDY	ØØØ	préparer index
CA68	LDA	(E9),Y	CAAØ	LDA	(E9),Y	prendre le caractère
CA6A	BEQ	CA74	CAA2	BEQ	CABØ	si fin de ligne, on sort
CA6C	INY		CAA4	INY		préparer pour caractère suivant
.....			CAA5	CMP	ØC9	est-ce THEN ?
.....			CAA7	BEQ	CA99	oui, se placer à la fin de la ligne
CA6D	CMP	ØC8	CAA9	CMP	ØC8	est-ce ELSE ?
CA6F	BNE	CA68	CAAB	BNE	CAAØ	non, on continue la recherche
CA71	JMP	ØCAØD	CAAD	JMP	ØCA3F	oui, on se positionne juste après
CA74	RTS		CABØ	RTS		

????????????????

Action: trouve la fin d'une instruction, mais les ':' entre guillemets sont aussi considérés comme des séparateurs.

Routine jamais appelée: Curieux ajout...

.....	CAB1	LDY	ØFF	préparer l'index		
.....	CAB3	INY		passer caractère suivant		
.....	CAB4	LDA	(E9),Y	prendre caractère		
.....	CAB6	BEQ	CABC	si fin de ligne, on se place dessus		
.....	CAB8	CMP	#:'	est-ce un séparateur ?		
.....	CABA	BNE	CAB3	non, on continue		
.....	CABC	JMP	ØCA3F	oui, placer TXTPTR à la fin		
CA75	JMP	ØCFE4	CABF	JMP	ØDØ7Ø	'SYNTAX ERROR'

'ON' (COMMANDE)

Principe: après avoir évalué le déplacement, on sauve le code GOSUB ou GOTO puis on commence la recherche, en sautant de virgule en virgule.

Si le déplacement est trop long, on se retrouve à la fin de l'instruction et on sort sans rien faire.

Si il est nul, le premier DEC #D4 le ramène à #FF, et on se retrouve donc dans le cas d'un déplacement trop long.

Astucieuse aussi cette manière de simuler un GOTO ou GOSUB simple en repartant directement à l'interpréteur.

Tous les numéros de ligne sont évalués jusqu'à ce que le bon soit trouvé, ce qui implique une certaine lenteur si on doit atteindre le dernier...

CA78 JSR \$D80D	CAC2 JSR \$D8C8	évaluer en #D4 le déplacement
CA7B PHA	CAC5 PHA	sauver le code (GOSUB ou GOTO)
CA7C CMP #9B	CAC6 CMP #9B	GOSUB ?
CA7E BEQ CAB4	CAC8 BEQ CACE	oui, sauter
CA80 CMP #97	CACA CMP #97	GOTO ?
CA82 BNE CA75	CACC BNE CABF	non, erreur
CA84 DEC D4	CACE DEC D4	prendre numéro suivant
CA86 BNE CAB8	CAD0 BNE CAD6	si pas le bon, continuer
CA88 PLA	CAD2 PLA	récupérer le code d'instruction
CA89 JMP \$C900	CAD3 JMP \$C917	et exécuter la commande
CA8C JSR \$00E2	CAD6 JSR \$00E2	sauter ', ' ou GOTO/GOSUB (1ère fois)
CA8F JSR \$CA98	CAD9 JSR \$CAE2	ramasser le numéro de ligne
CA92 CMP #', '	CADC CMP #', '	si il est suivi d'une virgule
CA94 BEQ CAB4	CADE BEQ CACE	on continue la recherche
CA96 PLA	CAE0 PLA	réajuster la pile si déplacement trop grand
CA97 RTS	CAE1 RTS	et sortir

EVALUER UN NUMERO DE LIGNE EN #33-#34

Entrée: C et A doivent être positionnés comme au sortir d'un JSR #00E2 ou #00E8: 0 si chiffre, 1 sinon.

Sortie: #33-#34 contient la valeur, une erreur étant générée si le numéro dépasse 64000.

Y n'est pas touché par cette routine

TXTPTR pointe sur le premier caractère non chiffre, et la sortie se fait par un JSR #00E2 (A, N et Z bien placés).

Principe: au fur et à mesure des caractères, on multiplie par 10 le résultat,

de sorte que le nouveau caractère se retrouve bien comme chiffre des unités.

Le test de dépassement est fait avant multiplication. #1A00=64000=64000/10.6 400 est pratique car il suffit de tester le poids fort pour savoir s'il y a dépassement.64000=#FA00 est aussi un nombre 'rond' mais il aurait fallu rajouter un LDA \$34 pour tester le poids fort après le produit par 10, c'est pour ceci que le test est fait avant multiplication.

Bref, beaucoup de chance que 64000 et 6400 soient des nombres 'ronds' aussi bien en Hexa qu'en décimal...

CA98 LDX #00	CAE2 LDX #00	mettre à 0 le résultat...
CA9A STX 33	CAE4 STX 33	
CA9C STX 34	CAE6 STX 34	
CA9E BCS CA97	CAE8 BCS CAE1	sortir si caractère non numérique
CAA0 SBC #2F	CAEA SBC #2F	ramener à 0-9 (C=0 donc soustrait #30)
CAA2 STA 24	CAEC STA 24	et sauver
CAA4 LDA 34	CAEE LDA 34	poids fort du résultat
CAA6 STA 91	CAF0 STA 91	et le sauver
CAAB CMP #19	CAF2 CMP #19	si résultat >= #1900=6400, plus de chiffre
CAA4 BCS CA80	CAF4 BCS CACA	alors 'SYNTAX ERROR' (A ne peut valoir #97)
CAAC LDA 33	CAF6 LDA 33	poids faible résultat
CAAE ASL A	CAF8 ASL A	x2
CAAF ROL 91	CAF9 ROL 91	poids fort aussi
CAB1 ASL A	CAFB ASL A	x4
CAB2 ROL 91	CAFC ROL 91	poids fort aussi
CAB4 ADC 33	CAFE ADC 33	+original:x5
CAB6 STA 33	CB00 STA 33	
CAB8 LDA 91	CB02 LDA 91	récupérer le poids fort
CABA ADC 34	CB04 ADC 34	ajouter original et report aussi
CABC STA 34	CB06 STA 34	x5 , donc
CABE ASL 33	CB08 ASL 33	x2x5=x10
CAC0 ROL 34	CB0A ROL 34	et on n'oublie pas le poids fort
CAC2 LDA 33	CB0C LDA 33	on ajoute le nouveau venu
CAC4 ADC 24	CB0E ADC 24	qui prend la place des unités
CAC6 STA 33	CB10 STA 33	
CAC8 BCC CACC	CB12 BCC CB16	
CACA INC 34	CB14 INC 34	on n'oublie pas non plus le poids fort
CACC JSR #00E2	CB16 JSR #00E2	on prend le caractère suivant
CACF JMP \$CA9E	CB19 JMP \$CAE8	et on recommence

'LET' (COMMANDE)

Principe: l'adresse où doivent être stockées les données est rapidement mise en #B8-#B9. Le transfert pour les variables numérique est trivial, il n'en est pas

de même pour le transfert des chaînes...

Plusieurs cas sont à distinguer:

1) type A=B\$: la chaîne est déjà dans la zone des chaînes, et le descripteur aussi, il n'y a pas eu de réservation temporaire. Celle-ci va donc être faite, et on y transfère la chaîne.

2) type A\$="ORIC". Dans ce cas le descripteur est dans la pile. Il faut donc l'enlever de la pile mais il est inutile de réserver de la place puisque l'adresse de la chaîne est directement dans le programme Basic.

3) type A\$="ORIC"+"-1". Dans ce cas il y a une réservation temporaire, il faut donc enlever le descripteur de la pile mais il est inutile de réserver de la place car cela a déjà été fait par la routine d'évaluation.

Dans tous les cas, la réservation est enlevée, si elle existait, et le descripteur est transféré dans la variable.

NB: en mode direct, le type 2 est ramené au type 3 lors de l'évaluation de la chaîne.

CAD2 JSR \$D0FC	CB1C JSR \$D188	Prendre la variable
CAD5 STA B8	CB1F STA B8	
CAD7 STY B9	CB21 STY B9	et sauver son adresse
CAD9 LDA #k=	CB23 LDA #k=	demandeur un '='
CADB JSR \$CFDB	CB25 JSR \$D067	(codé évidemment)
CADE LDA 29	CB28 LDA 29	sauver type première variable
CAE0 PHA	CB2A PHA	
CAE1 LDA 28	CB2B LDA 28	idem pour le drapeau chaîne/numérique
CAE3 PHA	CB2D PHA	
CAE4 JSR \$CE8B	CB2E JSR \$CF17	évaluer la valeur à affecter
CAE7 PLA	CB31 PLA	récupérer drapeau
CAE8 ROL A	CB32 ROL A	et le mettre dans C
CAE9 JSR \$CE7D	CB33 JSR \$CF09	vérifier même type
CAEC BNE CB06	CB36 BNE CB50	sauter si chaîne
CAEE PLA	CB38 PLA	récupérer drapeau entier/réel
CAEF BPL CB03	CB39 BPL CB4D	et sauter si réel
CAF1 JSR \$DEEC	CB3B JSR \$DEF4	arrondir ACC1
CAF4 JSR \$D217	CB3E JSR \$D2A9	et convertir en entier signé dans #D4-#D3
CAF7 LDY #00	CB41 LDY #00	préparer l'index
CAF9 LDA D3	CB43 LDA D3	prendre poids fort
CAFB STA (B8),Y	CB45 STA (B8),Y	et le mettre dans la variable
CAFD INY	CB47 INY	
CAFE LDA D4	CB48 LDA D4	puis prendre poids faible
CB00 STA (B8),Y	CB4A STA (B8),Y	et le sauver aussi
CB02 RTS	CB4C RTS	et c'est tout !
CB03 JMP \$DEA1	CB4D JMP \$DEA9	AACC! -- > (#B8-#B9)

Traiter les chaines

CB06	PLA	CB50	PLA	ajuster la pile
CB07	LDY #02	CB51	LDY #02	indexer poids fort adresse chaine
CB09	LDA (D3),Y	CB53	LDA (D3),Y	et le prendre
CB0B	CMP A3	CB55	CMP A3	la chaine est-elle
CB0D	BCC CB26	CB57	BCC CB70	stockée dans la zone des chaines ?
CB0F	BNE CB18	CB59	BNE CB62	oui, sauter
CB11	DEY	CB5B	DEY	
CB12	LDA (D3),Y	CB5C	LDA (D3),Y	
CB14	CMP A2	CB5E	CMP A2	comparer aussi les poids faibles...
CB16	BCC CB26	CB60	BCC CB70	si chaine hors de la zone, sauter

Traiter chaine déjà réservée

CB18	LDY D4	CB62	LDY D4	faut-il faire une réservation, soit
CB1A	CPY 9D	CB64	CPY 9D	le descripteur est-il déjà dans la zone
CB1C	BCC CB26	CB66	BCC CB70	des variables ?
CB1E	BNE CB2D	CB68	BNE CB77	oui, sauter
CB20	LDA D3	CB6A	LDA D3	
CB22	CMP 9C	CB6C	CMP 9C	comparer aussi les poids faibles
CB24	BCS CB2D	CB6E	BCS CB77	
CB26	LDA D3	CB70	LDA D3	oui, reprendre adresse du descripteur
CB28	LDY D4	CB72	LDY D4	pour préparer le transfert des descripteurs
CB2A	JMP \$CB43	CB74	JMP \$CB8D	et finir (BCC aurait été le bienvenu)

Réserver la chaine et transfert

CB2D	LDY #00	CB77	LDY #00	
CB2F	LDA (D3),Y	CB79	LDA (D3),Y	prendre longueur de la chaine
CB31	JSR \$D4E8	CB7B	JSR \$D5A3	et réserver la place
CB34	LDA BF	CB7E	LDA BF	récupérer l'adresse du descripteur
CB36	LDY C0	CB80	LDY C0	laissée par la routine de réservation
CB38	STA DE	CB82	STA DE	et préparer le transfert (la routine de
CB3A	STY DF	CB84	STY DF	réservation a laissé l'adresse en #A4-#A5)
CB3C	JSR \$D6E9	CB86	JSR \$D7A4	et transférer la chaine vers zone réservée
CB3F	LDA #D0	CB89	LDA #D0	prendre l'adresse du descripteur
CB41	LDY #00	CB8B	LDY #00	à éliminer

Enlever descripteur temporaire et le placer dans la variable

CB43	STA BF	CB8D	STA BF	sauver l'adresse du descripteur pour
CB45	STY C0	CB8F	STY C0	transfert prochain et irrémédiable...
CB47	JSR \$D74A	CB91	JSR \$D805	dépiler éventuel descripteur temporaire

CB4A	LDY #00	CB94	LDY #00	et faire le transfert du descripteur
CB4C	LDA (BF),Y	CB96	LDA (BF),Y	longueur de la chaine
CB4E	STA (B8),Y	CB98	STA (B8),Y	vers variable
CB50	INY	CB9A	INY	
CB51	LDA (BF),Y	CB9B	LDA (BF),Y	adresse poids faible
CB53	STA (B8),Y	CB9D	STA (B8),Y	
CB55	INY	CB9F	INY	
CB56	LDA (BF),Y	CBA0	LDA (BF),Y	et poids fort aussi...
CB58	STA (B8),Y	CBA2	STA (B8),Y	
CB5A	RTS	CBA4	RTS	et finir
CB5B	JSR \$CBF0	CBA5	JSR \$CCB3	afficher la chaine évaluée
CB5E	JSR \$00E8	CBA8	JSR \$00E8	et prendre caractère courant pour continuer

'PRINT' (COMMANDE)

Remarque: c'est une des routines qui a le plus changé de la V1.0 vers la V1.1, la plupart des bogues ont disparues, notamment ce décalage de 13 colonnes de la tabulation et le fait qu'il était impossible d'écrire sur la dernière colonne.

Principe: les expressions sont évaluées, et affichées directement si ce sont des chaînes ou converties en chaînes puis affichées si ce sont des nombres. Si des caractères 'de controle' (, ; TAB(SPC() apparaissent, ils sont traités à part. Notons que le ';' est le plus souvent inutile puisqu'il ne fait rien, sauf séparer les variables...

CB61	BEQ CB9F	CBAB	BEQ CBF0	pas (ou plus) de paramètre, aller à la ligne
CB63	BEQ CBAB	CBAD	BEQ CC0B	si fin PRINT, sortir sans aller à la ligne
CB65	CMP #&TAB(CBAF	CMP #&TAB(est-ce TAB(?
CB67	BEQ CBCA	CBBI	BEQ CC2E	oui, sauter, C=1
CB69	CMP #&SPC(CBB3	CMP #&SPC(est-ce SPC(?
CB6B	CLC	CBB5	CLC	
CB6C	BEQ CBCA	CBB6	BEQ CC2E	oui, sauter, C=0
CB6E	CMP #','	CBB8	CMP #','	est-ce la virgule ?
CB70	BEQ CBAC	CBBA	BEQ CC0C	oui, sauter
CB72	CMP #';'	CBBC	CMP #';'	est-ce ';' ?
CB74	BEQ CBDF	CBBE	BEQ CC2B	oui, sauter
.....		CBC0	CMP #&'@'	est-ce '@' ?
.....		CBC2	BNE CBC7	non, continuer
.....		CBC4	JMP \$CC59	oui, sauter vers @
CB76	JSR \$CE8B	CBC7	JSR \$CF17	évaluer l'expression
CB79	BIT 28	CBCA	BIT 28	est-ce une chaine ?
CB7B	BMI CB5B	CBCC	BMI CBA5	oui, afficher une chaine
CB7D	JSR \$E0D1	CBCE	JSR \$E0D5	convertir ACC1 en chaine (AY vaut #100)
CB80	JSR \$D4FA	CBD1	JSR \$D5B5	évaluer la chaine pointée par AY

CB83	LDY #00	CB04	LDY #00	le nombre tient-il sur la ligne ?
CB85	LDA (D3),Y	CB06	LDA (D3),Y	prendre longueur
CB87	CLC	CB08	CLC	
CB88	ADC 30	CB09	ADC 30	et l'ajouter à la position du curseur
CB8A	CMP 31	CB0B	CMP 31	et comparer à maxi permis
CB8C	BCC CB91	CB0D	BCC CBE2	c'est bon, sauter
CB8E	JSR \$CB9F	CB0F	JSR \$CBF0	trop long, on va à la ligne
CB91	JSR \$CBF0	CBE2	JSR \$CCB3	et on affiche la chaîne
CB94	JSR \$CC0D	CBE5	JSR \$CCD4	suivie d'un espace
CB97	BNE CBE5	CBE8	BNE CBA8	inconditionnel: et on continue...

TERMINER UN ORDRE DANS LE TAMPON CLAVIER

Cette routine a été placée là pour une raison inconnue, il faut bien le dire.

CB99	LDY #00	CBEA	LDY #00	
CB9B	STY 35,X	CBEC	STY 35,X	mettre terminateur 00 à la fin de l'ordre
CB9D	LDX #34	CBE5	LDX #34	préparer X pour début du tampon (XY=#0034)

ALLER A LA LIGNE

Entrée: rien de spécial

Sortie: X et Y n'ont pas été touchés.

Principe: on envoie un retour chariot, et on réinitialise (on essaie !) la position courante à 0. C'est la seule routine qui le fasse: si un Retour chariot (#0D) est rencontré pendant l'affichage d'une chaîne sur l'imprimante, l'octet #30 n'est pas remis à jour (du moins pour l'imprimante), ce qui peut être gênant.

Bogue: la position courante est réinitialisée à #0D (13) au lieu de 00 sur la V.l. Voilá pourquoi le TAB! est décalé de 13 octets !

CB9F	LDA #0D	code RC
CBA1	STA 30	n'importe quoi !
CBA3	JSR \$CC12	et envoyer le RC
CBA6	LDA #0A	saut de ligne
CBA8	JSR \$CC12	et envoyer le saut de ligne
CBA8	RTS	JMP \$CC12 aurait fait aussi bien !

Le traitement différent appliqué à l'imprimante s'explique par le fait qu'à

l'écran, le curseur précède toujours le caractère à afficher, alors que l'imprimante, elle, ne gère pas de curseur.

.....	CBF0 LDA 30	prendre la position courante du curseur
.....	CBF2 PHA	et la sauver
.....	CBF3 LDA #0D	en tous les cas,
.....	CBF5 JSR \$CCD9	envoyer un retour chariot
.....	CBF8 PLA	récupérer position
.....	CBF9 BIT 02F1	sommes-nous sur l'imprimante ?
.....	CBFC BMI CC02	oui, on saute
.....	CBFE CMP 31	non, étions-nous sur la dernière colonne ?
.....	CC00 BEQ CC0B	alors c'est tout pour aujourd'hui
.....	CC02 LDA #00	réinitialiser
.....	CC04 STA 30	la position courante
.....	CC06 LDA #0A	et envoyer un saut de ligne
.....	CC08 JSR \$CCD9	
.....	CC0B RTS	
CBAC NOP	traiter la ','
CBAD NOP	
CBAE NOP	pas très intéressant tout ça !
CBAF NOP	
CBB0 NOP	
CBB1 NOP	
CBB2 NOP	
CBB3 LDA 30	prendre position courante
CBB5 CMP 32	et comparer à maxi tabulation
CBB7 BCC CBBF	si pas atteint, on continue
CBB9 JSR \$CB9F	sinon, on va à la ligne
CBBC JMP \$CBDF	et on continue après la virgule
CBBF SEC	calculer la distance à une colonne
CBC0 SBC #08	multiple de 8
CBC2 BCS CBC0	continuer tant que pas #F8 à #FF
CBC4 EOR #FF	complémenter: #00 à #07
CBC6 ADC #01	et enfin #01 à #08
CBC8 BNE CBDA	inconditionnel: afficher A espaces
.....	CC0C LDA 30	traiter la , : prendre position courante
.....	CC0E BIT 02F1	est-ce sur l'imprimante ?
.....	CC11 BMI CC17	oui, sauter
.....	CC13 SEC	écran
.....	CC14 SBC 0253	enlever éventuellement la protection des
.....	CC17 SEC	colonnes de droite
.....	CC18 SBC #08	et calculer la distance à une colonne
.....	CC1A BCS CC18	multiple de 8
.....	CC1C EOR #FF	#00 à #07

.....	CC1E	ADC #01	#01 à #08
.....	CC20	TAX	et nombre d'espaces à afficher dans X
.....	CC21	CLC	
.....	CC22	ADC 30	plus position courante
.....	CC24	CMP 31	dépasse-t-on le maxi permis ?
.....	CC26	BCC CC47	non, c'est bon
.....	CC28	JSR \$CBF0	oui, aller à la ligne
.....	CC2B	JMP \$CC4B	sauter la virgule et continuer

Traiter TAB(et SPC(

CBCA	PHP	CC2E	PHP	traiter TAB((C=1) et SPC((C=0)
CBCB	JSR \$D80A	CC2F	JSR \$D8C5	évaluer l'argument
CBCE	CMP #')'	CC32	CMP #')'	a-t-on bien fermé la parenthèse ?
CBD0	BNE CBEA	CC34	BNE CC56	non, erreur
CBD2	PLP	CC36	PLP	au fait, TAB(ou SPC(?
CBD3	BCC CBD8	CC37	BCC CC47	sauter si SPC(
CBD5	TXA	CC39	TXA	et prendre dans A l'argument
.....		CC3A	CMP 31	est-il plus grand que le maxi ?
.....		CC3C	BCC CC41	non, c'est bon
.....		CC3E	JMP \$D336	oui, 'ILLEGAL QUANTITY ERROR'
.....		CC41	SEC	réajuster C
CBD6	SBC 30	CC42	SBC 30	enlever la position courante
CBD8	BCC CBDF	CC44	BCC CC4B	si en dessous, il ne se passe rien
CBDA	TAX	CC46	TAX	sinon, nombre d'espaces à afficher dans X
CBD8	INX	CC47	INX	et ajuster
CBDC	DEX	CC48	DEX	espace suivant
CBDD	BNE CBES	CC49	BNE CC51	si pas fini, continuer
CBDF	JSR \$00E2	CC4B	JSR \$00E2	sauter la , ou ; ou)
CBE2	JMP \$CB63	CC4E	JMP \$CBAD	et continuer, sauf si fin du PRINT
CBE5	JSR \$CC0D	CC51	JSR \$CCD4	afficher un espace
CBE8	BNE CBDC	CC54	BNE CC48	inconditionnel: et continuer
CBEA	JMP \$CFE4	CC56	JMP \$D070	afficher 'SYNTAX ERROR'

Traiter @

Bogue: la position de tabulation (#30) n'est pas initialisée, et donc les tabulations s'avèreront hasardeuses après un PRINT @

.....	CC59	BIT 02F1	traiter @
.....	CC5C	BMI CC56	si mode imprimante, erreur
.....	CC5E	LDX 021F	si mode HIRES
.....	CC61	BEQ CC66	
.....	CC63	JMP \$EAF7	'DISP TYPE MISMATCH'

.....	CC66	JSR \$D8C5	évaluer coordonnée horizontale
.....	CC69	CPX #28	
.....	CC6B	BCS CCAD	si > 40, ILLEGAL QUANTITY (chemin détourné)
.....	CC6D	STX #C	et stocker temporairement
.....	CC6F	JSR \$D065	demandeur une ','
.....	CC72	JSR \$D8C8	et évaluer la coordonnée verticale
.....	CC75	INX	et ajuster car Ø=ligne 1 (!!)
.....	CC76	CPX #1C	ligne >28 ?
.....	CC78	BCS CCAD	oui,erreur
.....	CC7A	LDA Ø26A	sauver
.....	CC7D	PHA	la couleur du curseur
.....	CC7E	AND #FE	et éteindre le curseur
.....	CC80	STA Ø26A	pour éviter les 'traces'
.....	CC83	LDA #00	ne pas oublier de l'effacer
.....	CC85	JSR \$F801	
.....	CC88	LDA #C	récupérer coordonnée horizontale
.....	CC8A	STA Ø269	nouvelle coordonnée curseur
.....	CC8D	TXA	
.....	CC8E	STA Ø268	idem pour coordonnée horizontale
.....	CC91	JSR \$DA0C	calculer l'adresse de la ligne
.....	CC94	LDA 1F	inutile (le poids faible est déjà dans A)
.....	CC96	LDY 20	
.....	CC98	STA 12	
.....	CC9A	STY 13	et la placer comme nouvelle adresse
.....	CC9C	PLA	récupérer
.....	CC9D	STA Ø26A	la couleur originale du curseur
.....	CCA0	LDA #01	
.....	CCA2	JSR \$F801	et éventuellement l'afficher
.....	CCA5	LDA #';'	demandeur un ';'
.....	CCA7	JSR \$D067	
.....	CAA	JMP \$CBAD	et continuer le PRINT
.....	CCAD	JMP \$D8C2	'ILLEGAL QUANTITY ERROR'

IMPRIMER UNE CHAINE POINTEE PAR AY

Entrée: AY pointe sur une chaîne (terminée par un #00).

Sortie: après évaluation par la routine standards, la chaîne est affichée sur l'écran ou l'imprimante selon #2F1.

CBED JSR \$D4FA CCB0 JSR \$D5B5 évaluer la chaîne pointée par AY

IMPRIMER UNE CHAÎNE DONT LE DESCRIPTEUR EST DANS ACC1

Bogue: lorsqu'on affiche un caractère à l'écran, l'octet #30 est toujours à jour. En revanche cette remise à jour n'est pas faite pour l'imprimante, de sorte que si on envoie des RC, il y aura des problèmes de tabulation. Le RC a tout de même failli être bien géré !

CBF0 JSR #D715	CCB3 JSR #D7D0	prendre adresse et enlever réservation
CBF3 TAX	CCB6 TAX	longueur dans X
CBF4 LDY #00	CCB7 LDY #00	préparer index
CBF6 INX	CCB9 INX	préparer la suite...
CBF7 DEX	CCBA DEX	compter les caractères
CBF8 BEQ CBAB	CCBB BEQ CCDD	si fin, on sort
CBFA LDA (91),Y	CCBD LDA (91),Y	prendre caractère
CBFC JSR #CC12	CCBF JSR #CCD9	et l'afficher
CBFF INY	CCC2 INY	préparer caractère suivant
CC00 CMP #0D	CCC3 CMP #0D	est-ce un retour chariot ?
CC02 BNE CBF7	CCC5 BNE CCBA	non, on continue
CC04 JSR #CBAB	CCC7 JSR #CC0B	=RTS ! très utile.
CC07 JMP #CBF7	CCCA JMP #CCBA	et continuer
.....	CCCD RTS	il y en avait un pas si loin, en #CD12

o 'CLS' (COMMANDE)

CC0A LDA #0C	CCCE LDA #0C	prendre code pour Ctrl L
CC0C BYT #2C	CCD0 BYT #2C	et sauter les instructions suivantes

INVERSER CLIGNOTEMENT DU CURSEUR

.....	CCD1 LDA #11	prendre code pour Ctrl Q
.....	CCD3 BYT #2C	et sauter les instructions suivantes

AFFICHER UN ESPACE

CC0D LDA #' '	CCD4 LDA #' '	prendre code pour espace
CC0F BYT #2C	CCD7 BYT #2C	et sauter l'instruction suivante

AFFICHER UN ' ? '

CC10 LDA #' ? '	CCD7 LDA #' ? '	prendre code pour ' ? '
-----------------	-----------------	-------------------------

AFFICHER LE CARACTERE DANS A

Entrée: A contient le caractère à afficher. Les différences avec la routine du moniteur sont: d'une part cette dernière ne gère pas l'imprimante, et d'autre part elle ne gère pas non plus la tabulation (#30).

Sortie: le caractère est affiché sur l'imprimante ou l'écran selon #2F1.

A, X, Y sont inchangés.

Z et N sont positionnés selon A.

Attention: #27 sert pour la VI.0 à sauver A et pour la VI.1 à sauver X.

Remarque: la VI.0 retourne un message (qui n'interrompt pas le programme) si l'imprimante n'a pas acquitté le caractère après 15 secondes, ce qui est pratique et permet de sortir d'un LPRINT malencontreux.

CC12 BIT 2E	CCD9 BIT 2E	Ctrl 0 actif ?
CC14 BMI CC6A	CCDB BMI CD10	oui, on sort tout de suite
CC16 BIT 02F1	est-on sur l'imprimante ?
CC19 BPL CC4D	non, sauter
CC1B PHA	CCDD PHA	oui, sauver le code à imprimer
CC1C CMP #20	CCDE CMP #20	est-ce un caractère de controle ?
CC1E BCC CC2B	CCE0 BCC CCED	oui, sauter la tabulation
CC20 LDA 30	CCE2 LDA 30	prendre position tabulation
CC22 CMP 31	CCE4 CMP 31	maximum atteint ?
CC24 BNE CC29	CCE6 BNE CCEB	non, c'est bon
CC26 JSR \$CB9F	CCE8 JSR \$CBF0	oui, aller à la ligne
CC29 INC 30	CCEB INC 30	on incrémente la tabulation
CC2B PLA	CCED PLA	avant de récupérer le code pour l'afficher
CC2C STA 27	sauver le caractère à afficher
CC2E TXA	sauver X...
CC2F PHA	
CC30 TYA	sauver Y...
CC31 PHA	
CC32 LDA 27	récupérer le code
CC34 JSR \$F433	et l'envoyer à l'imprimante
CC37 TAX	attente de l'ACK trop longue peut être ?
CC38 BPL CC44	non, c'est bon (TAX inutile)
CC3A LDA #6D	
CC3C LDY #CC	AY pointe sur '?PRINTER ERROR'
CC3E LSR 02F1	on met l'imprimante hors service
CC41 JSR \$CBED	et on affiche le message
CC44 PLA	
CC45 TAY	récupérer Y
CC46 PLA	

CC47	TAX	et X
CC48	LDA 27	et A
CC4A	AND #FF	positionner N et Z
CC4C	RTS	
CC4D	STA 27	sauver le caractère
CC4F	TYA	
CC50	PHA	et Y
CC51	TXA	
CC52	PHA	et X
CC53	LDA 27	
CC55	CMP #20	caractère de controle ?
CC57	BCC CC60	oui, on saute
CC59	TAY	
CC5A	INY	est-ce DEL (#7F+i=#80)
CC5B	BMI CC60	oui, sauter
CC5D	ORA #2F7	faire un ORA ????
CC60	TAX	caractère dans X
CC61	JSR \$F409	et appel de la routine moniteur
CC64	PLA	
CC65	TAX	on reprend X
CC66	PLA	
CC67	TAY	et Y
CC68	LDA 27	et A
CC6A	AND #FF	et on positionne N et Z
CC6C	RTS	
CC6D	BYT #0D,#0A	
CC6F	BYT '?PRINTER ERROR'	
CC7D	BYT #0D,#0A,#00	

GESTION D'UNE HYPOTHETIQUE VIDEO INVERSE

Bogue: tout avait été prévu pour gérer la vidéo inverse, les mots clé (INVERSE et NORMAL) devaient surement sauter ici. C'était sans compter le fait que #F409 élimine b7. En fait, le plus décourageant a sans doute été la gestion du clignotement du curseur, qui devient (relativement) plus compliquée. Du reste, il est amusant de poker n'importe quoi en #2F7.

Le vice a été poussé jusqu'à initialiser #2F7 lors d'un RESET !

'INVERSE' (COMMANDE AVORTEE)

CC80	LDA #80	prendre code pour video inverse (b7=1)
CC82	BYT #2C	et sauter l'instruction suivante

'NORMAL' (COMMANDE AVORTEE)

CC83	LDA #00	prendre code pour vidéo normale (b7=0)
CC85	STA 02F7	et sauver dans drapeau vidéo
CC88	RTS	
.....	CCEE	BIT 02F1	sortie sur imprimante ?
.....	CCF1	BPL CCFB	non, sauter
.....	CCF3	PHA	sauver le code
.....	CCF4	JSR \$023E	et l'imprimer via ce vecteur (#F5CB)
.....	CCF7	PLA	récupérer le code
.....	CCF8	AND #FF	et positionner N et Z
.....	CCFA	RTS	
.....	CCFB	STX 27	sauver X
.....	CCFD	TAX	et mettre le caractère dans X
.....	CCFE	JSR \$F77C	et appeler impression moniteur
.....	CD01	CMP #20	est-ce un caractère de contrôle ?
.....	CD03	BCC CD09	oui, placer tabulation
.....	CD05	CMP #7F	est-ce DEL ?
.....	CD07	BNE CD0E	non, finir
.....	CD09	LDX 0269	prendre colonne curseur
.....	CD0C	STX 30	et ajuster colonne tabulation
.....	CD0E	LDX 27	reprandre X
.....	CD10	AND #FF	et positionner N et Z
.....	CD12	RTS	

'!' (COMMANDE)

CC89 JMP (02F5) CD13 JMP (02F5) continuer à l'adresse utilisateur...

'TRON' (COMMANDE)

Irritant: sur la V1.0, le drapeau est remis à 0 à chaque Ready

Programmation: SEC:BYT #24:CLC:ROR 02F4 eut été plus judicieux.

CC8C	LDA #80	CD16	LDA #80	mettre drapeau TRON
CC8E	BYT #2C	CD18	BYT #2C	et sauter instruction suivante

'TROFF' (COMMANDE)

CC8F LDA #00	CD19 LDA #00	mettre drapeau TROFF
CC91 STA 02F4	CD1B STA 02F4	et le sauver
CC94 RTS	CD1E RTS	

Traiter les erreurs de READ/GET/INPUT

Le READ arrive ici lorsqu'après une variable, il ne trouve ni une ',' (autre donnée à lire) ni la fin de l'instruction.

CC95 LDA 2C	CD1F LDA 2C	prendre indicateur
CC97 BEQ CCAA	CD21 BEQ CD36	sauter si INPUT
CC99 BMI CC9F	CD23 BMI CD29	sauter si READ
CC9B LDY #FF	CD25 LDY #FF	GET: simuler mode direct
CC9D BNE CCA3	CD27 BNE CD2D	inconditionnel: erreur
CC9F LDA AE	CD29 LDA AE	READ
CCA1 LDY AF	CD2B LDY AF	récupérer la ligne du READ
CCA3 STA A8	CD2D STA A8	
CCA5 STY A9	CD2F STY A9	qui est le vrai numéro courant
.....	CD31 LDX #A8	'TYPE MISMATCH ERROR' pour V1.1
CCA7 JMP \$CFE4	CD33 JMP \$C47E	ET 'SYNTAX ERROR' pour V1.0
CCA9 LDA #F9	CD36 LDA #85	INPUT
CCAC LDY #CD	CD38 LDY #CE	AY pointe sur '?REDO FROM START'
CCAE JSP \$CBED	CD3A JSR \$CCB0	et afficher le message
CCB1 LDA AC	CD3D LDA AC	
CCB3 LDY AD	CD3F LDY AD	récupérer TXTPTR
CCB5 STA E9	CD41 STA E9	
CCB7 STY EA	CD43 STY EA	et recommencer le INPUT
CCB9 RTS	CD45 RTS	

'GET' (COMMANDE)

Principe: le GET est traité comme le READ. Le pointeur de DATA est placé en #0036, où on place un 0. Lors du READ, il va être détecté une donnée vide, qui sera traitée différemment pour le GET: on ira à ce moment là chercher un caractère au clavier pour le mettre en #0035 et y lire la donnée. Il faut ajuster 'manuellement TXTPTR à #0035 car si on frappe la touche espace, elle sera ignorée par la routine #00E8.

Comme d'habitude, le fait de passer par READ permet d'uniformiser le traitement de plusieurs instructions et donc de raccourcir leur traitement.

Bogue: sur la Vi.0, l'apostrophe n'étant pas gérée correctement, elle déclenchera une erreur de syntaxe, toujours à cause du JSR #00E8.

CCBA JSR \$D419	CD46 JSR \$D4D2	vérifier mode programme
CCBD LDX #36	CD49 LDX #36	indiquer début de la donnée
CCBF LDY #00	CD4B LDY #00	et marquer la fin de l'entrée
CCC1 STY 36	CD4D STY 36	par un 00
CCC3 LDA #40	CD4F LDA #40	code pour GET (non nul et b7=0, b6=1)
CCC5 JSR \$CD03	CD51 JSR \$CD8F	faire READ
CCC8 RTS	CD54 RTS	JMP aurait bien fait l'affaire

'INPUT' (COMMANDE)

Principe: INPUT est ramené à un READ dont la donnée à lire serait dans le tampon clavier. La seule particularité est donc le traitement des erreurs (EXTRA IGNORED etc...)

Astuce: au sortir de la mise en place de l'ordre, Y vaut #00. Ce qui correspond au code du INPUT. On saute alors sur le deuxième octet du LDA #98 qui est en fait un TYA. Bien joué !

CCC9 LSR 2E	CD55 LSR 2E	inhiber le Ctrl 0
CCCB CMP #'"	CD57 CMP #'"	INPUT suivi d'un message ?
CCCD BNE CCDA	CD59 BNE CD66	non, on saute
CCCF JSR \$CF99	CD5B JSR \$D025	oui, on évalue la chaîne
CCD2 LDA #';'	CD5E LDA #';'	
CCD4 JSR \$CFDB	CD60 JSR \$D067	demandeur un ';' ?
CCD7 JSR \$CBF0	CD63 JSR \$CCB3	afficher la chaîne
CCDA JSR \$D419	CD66 JSR \$D4D2	vérifier mode programme
CCDD LDA #','	CD69 LDA #','	prendre virgule
CCDF STA 34	CD6B STA 34	pour simuler un séparateur de DATA
CCE1 LDA #00	CD6D LDA #00	
CCE3 STA 17	CD6F STA 17	initialiser mode Ctrl C
CCE5 JSR \$CCF4	CD71 JSR \$CD80	remplir le tampon (YX vaut #0034)
CCE8 LDA 35	CD74 LDA 35	une donnée a été entrée ?
CCEA BNE CD02	CD76 BNE CD8E	oui, OK
CCEC LDA 17	CD78 LDA 17	non, était-ce à cause de Ctrl C ?
CCEE BEQ CCE1	CD7A BEQ CD6D	non, on recommence l'entrée
CCF0 CLC	CD7C CLC	oui, on fait BREAK
CCF1 JMP \$C94E	CD7D JMP \$C980	
CCF4 JSR \$CC10	CD80 JSR \$CCD7	afficher ' ?'
CCF7 JSR \$CC0D	CD83 JSR \$CCD4	afficher ' '
CCFA JMP \$C5A2	CD86 JMP \$C592	et prendre un ordre dans le tampon

'READ' (COMMANDE)

Principe: la commande READ est en fait appelée aussi par le GET et INPUT. L'octet #2C permet de savoir quelle est la commande en cours: il vaut 00 (nul, b7=0 et b6=0) pour INPUT, #40 pour GET (non nul, b7=0 et b6=1) et #98 pour READ (b7=1 et non nul).

On utilise un pseudo pointeur de DATA (#B2-#B3) qui est initialisé sur le vrai pointeur pour READ, sur #0034 pour INPUT et sur #0036 pour GET. A la fin, s'il s'agit d'un READ, le vrai pointeur (#B0-#B1) sera remplacé à sa valeur courante.

Il faut aussi sauver (en #BA-#BB) la valeur de TXTPTR car il va servir pour évaluer les données. Il sera dans tous les cas récupéré à la fin

Les valeurs numériques et alphanumériques sont traitées à part. Une complication pour les valeurs alphanumériques: si elles sont entourées de guillemets (seule utilité: permettre des espaces au début de la donnée qui seraient sinon ignorés, ou pouvoir entrer des virgules sans qu'elles soient considérées comme des séparateurs), il va falloir les sauter, et il s'en suit aussi quelques astuces concernant les séparateurs à appliquer.

CCFD LDX B0	CD89 LDX B0	prendre adresse du pointeur
CCFF LDY B1	CD8B LDY B1	de DATA
CD01 LDA #98	CD8D LDA #98	b7=1: indiquer READ et sauter le TYA
CD02 TYA	CD8E TYA	#98 est le code de TYA !
CD03 STA 2C	CD8F STA 2C	placer l'indicateur de commande
CD05 STX B2	CD91 STX B2	sauver le pointeur de DATA
CD07 STY B3	CD93 STY B3	
CD09 JSR \$D0FC	CD95 JSR \$D188	prendre la première variable
CD0C STA B8	CD98 STA B8	
CD0E STY B9	CD9A STY B9	et sauver son adresse
CD10 LDA E9	CD9C LDA E9	
CD12 LEY EA	CD9E LDY EA	
CD14 STA BA	CDA0 STA BA	
CD16 STY BE	CDA2 STY BE	sauver aussi TXTPTR
CD19 LDX B2	CDA4 LDX B2	
CD1A LDY B3	CDA6 LDY B3	récupérer le pointeur de DATA
CD1C STX E9	CDA8 STX E9	
CD1E STY EA	CDA A STY EA	dans TXTPTR
CD20 JSR \$00E8	CDAC JSR \$00E8	prendre caractère de la donnée
CD23 BNE CD42	CDAF BNE CDCE	si pas vide, sauter

Traiter une donnée vide

CD25 BIT 2C	CDB1 BIT 2C	au fait, c'était quelle instruction ?
CD27 BVC CD36	CDB3 BVC CDC2	sauter si pas GET

Traiter numérique demandé

CD7A JSR \$DFCF	CE06 JSR \$DFE7	évaluer une valeur numérique
CD7D LDA 29	CE09 LDA 29	prendre drapeau entier/réel
CD7F JSR \$CAEF	CE0B JSR \$CB39	et faire LET

Finir un READ

CD82 JSR \$00E8	CE0E JSR \$00E8	prendre caractère courant (dans les DATA)
CD85 BEQ CD8E	CE11 BEQ CE1A	et sauter si fin d'instruction
CD87 CMP #','	CE13 CMP #','	est-ce un séparateur de DATA ?
CD89 BEQ CD8E	CE15 BEQ CE1A	oui, c'est bon
CD8B JMP \$CC95	CE17 JMP \$CD1F	non, il s'agit donc d'une erreur
CD8E LDA E9	CE1A LDA E9	
CD90 LDY EA	CE1C LDY EA	sauver le pointeur de DATA
CD92 STA B2	CE1E STA B2	qui pointe sur la ',' ou le #00
CD94 STY B3	CE20 STY B3	
CD96 LDA BA	CE22 LDA BA	récupérer TXTPTR
CD98 LDY BB	CE24 LDY BB	
CD9A STA E9	CE26 STA E9	
CD9C STY EA	CE28 STY EA	pour continuer le READ
CD9E JSR \$00E8	CE2A JSR \$00E8	plus de variable à charger ?
CDA1 BEQ CDCF	CE2D BEQ CE5B	non, on sort
CDA3 JSR \$CFD9	CE2F JSR \$D065	oui on veut une ','
CDA6 JMP \$CD09	CE32 JMP \$CD95	et on recommence

Chercher DATA suivante

CDA9 JSR \$CA1C	CE35 JSR \$CA4E	trouver la fin de l'instruction
CDAC INY	CE38 INY	et sauter
CDAD TAX	CE39 TAX	le séparateur était-il un ','
CDAE BNE CDC2	CE3A BNE CE4E	oui, on saute
CDB0 LDX #2A	CE3C LDX #2A	préparer X pour 'OUT OF DATA'
CDB2 INY	CE3E INY	indexer le poids fort du lien
CDB3 LDA (E9),Y	CE3F LDA (E9),Y	et prendre le lien
CDB5 BEQ CE20	CE41 BEQ CEAC	si fin du programme, 'OUT OF DATA'
CDB7 INY	CE43 INY	sinon indexer le numéro de ligne
CDB8 LDA (E9),Y	CE44 LDA (E9),Y	prendre le poids faible
CDBA STA AE	CE46 STA AE	et le sauver
CDBC INY	CE48 INY	
CDBD LDA (E9),Y	CE49 LDA (E9),Y	prendre le poids fort
CDBF INY	CE4B INY	
CBC0 STA AF	CE4C STA AF	et le sauver
CDC2 LDA (E9),Y	CE4E LDA (E9),Y	prendre code premier mot-clé de la ligne

CDC4 TAX	CE50 TAX	et le sauver dans X
CDC5 JSR \$CA00	CE51 JSR \$CA3F	ajuster TXTPTR au début de la ligne
CDC8 CPX #&DATA	CE54 CPX #&DATA	la ligne commence-t-elle par DATA ?
CDCA BNE CDA9	CE56 BNE CE35	non, continuer la recherche
CDCC JMP \$CD42	CE58 JMP \$CDCE	oui, aller affecter la donnée

Sortir d'un READ/GET/INPUT

CDCF LDA B2	CE5B LDA B2	prendre pointeur de DATA courant
CDD1 LDY B3	CE5D LDY B3	
CDD3 LDX 2C	CE5F LDX 2C	au fait, quelle instruction ?
CDD5 BPL CDDA	CE61 BPL CE66	
CDD7 JMP \$C929	CE63 JMP \$C95C	si c'est READ, replacer #B0-#B1 et sortir
CDDA LDY #00	CE66 LDY #00	GET ou INPUT
CDDC LDA (B2),Y	CE68 LDA (B2),Y	prendre caractère de la donnée
CDDE BEQ CDE7	CE6A BEQ CE73	et sauter si c'est la fin (tjs pour GET)
CDE0 LDA #E8	CE6C LDA #74	
CDE2 LDY #CD	CE6E LDY #CE	AY pointe sur '?EXTRA IGNORED'
CDE4 JMP \$CBED	CE70 JMP \$CCB0	afficher le message et finir
CDE7 RTS	CE73 RTS	

CDE8 CE74 BYT '?EXTRA IGNORED'
CDF6 CE82 BYT #0D,#0A,#00
CDF9 CE85 BYT '?REDO FROM START'
CE09 CE95 BYT #0D,#0A,#00

'NEXT' (COMMANDE)

Principe: après avoir trouvé le bloc correspondant à l'indice, on ajoute le pas à la valeur courante de l'indice. Si on dépasse la valeur limite entrée lors du FOR, on sort et on continue s'il y d'autres indices.

La sortie se fait par un saut à l'interpréteur car l'adresse de retour n'est pas empilée (elle est éliminée par le FOR). De plus, lorsqu'on arrive au NEXT, cette adresse de retour est toujours sur la pile. Si on doit éliminer un bloc, puis repartir au début, il n'y aura pas d'adresse sur la pile, et on risque de se décaler de 2 octets. C'est pourquoi on recommence par un JSR et non un JMP pour placer 2 octets au sommet de la pile.

CE0C BNE CE12	CE98 BNE CE9E	sauter si un indice est précisé
CE0E LDY #00	CE9A LDY #00	sinon poids fort de l'adresse de l'indice
CE10 BEQ CE15	CE9C BEQ CEA1	inconditionnel: est mis à 0
CE12 JSR \$D0FC	CE9E JSR \$D188	prendre adresse de l'indice
CE15 STA B8	CEA1 STA B8	

CE17	STY B9	CEA3	STY B9	et la stocker
CE19	JSR \$C3C4	CEA5	JSR \$C3C6	rechercher un bloc 'FOR' sur la pile
CE1C	BEG CE22	CEA8	BEG CEAE	sauter si trouvé
CE1E	LDX #00	CEAA	LDX #00	sinon, X indexe 'NEXT WITHOUT FOR'
CE20	BEG CE88	CEAC	BEG CF14	et imprimer l'erreur
CE22	TXS	CEAE	TXS	placer S sur le bon bloc
CE23	TXA	CEAF	TXA	puis calculer le poids faible
CE24	CLC	CEB0	CLC	de l'adresse du pas d'incrémentacion
CE25	ADC #04	CEB1	ADC #04	(qui est dans la pile
CE27	PHA	CEB3	PHA	et le sauver
CE28	ADC #06	CEB4	ADC #06	calculer aussi l'index
CE2A	STA 93	CEB6	STA 93	pour la valeur limite
CE2C	PLA	CEB8	PLA	AY=#01XX
CE2D	LDY #01	CEB9	LDY #01	
CE2F	JSR \$DE73	CEBB	JSR \$DE7B	(AY) --> ACC1
CE32	TSX	CEBE	TSX	
CE33	LDA #109,X	CEBF	LDA #109,X	récupérer signe du pas
CE36	STA D5	CEC2	STA D5	et le sauver
CE38	LDA B8	CEC4	LDA B8	
CE3A	LDY B9	CEC6	LDY B9	prendre l'adresse de l'indice
CE3C	JSR \$DA97	CEC8	JSR \$DB22	(AY)+ACC1 --> ACC1: Calculer nouvelle valeur
CE3F	JSR \$DEA1	CECB	JSR \$DEA9	ACC1 --> (#B8-#B9) et placer nouvel indice
CE42	LDY #01	CECE	LDY #01	#93-Y=#0!xx adresse de la valeur limite
CE44	JSR \$DF36	CED0	JSR \$DF4E	comparer ACC1 et (AY)
CE47	TSX	CED3	TSX	
CE48	SEC	CED4	SEC	le signe de la comparaison
CE49	SBC #109,X	CED5	SBC #109,X	doit être le même que celui du pas (STEP)
CE4C	BEG CE65	CED8	BEG CEF1	oui, la boucle est finie

Recommencer la boucle

CE4E	LDA #10F,X	CEDA	LDA #10F,X	non, on repart:
CE51	STA A8	CEDD	STA A8	on récupère le numéro de ligne poids faible
CE53	LDA #110,X	CEDF	LDA #110,X	
CE56	STA A9	CEE2	STA A9	et aussi poids fort
CE58	LDA #112,X	CEE4	LDA #112,X	
CE5B	STA E9	CEE7	STA E9	puis TXTPTR poids faible
CE5D	LDA #111,X	CEE9	LDA #111,X	
CE60	STA EA	CEEC	STA EA	et aussi poids fort
CE62	JMP \$C8AD	CEEE	JMP \$C8C1	et on saute à l'interpréteur

Sortie de boucle

CE65	TXA	CEF1	TXA	ajuster la pile au dessus
------	-----	------	-----	---------------------------

CE66	ADC #11	CEF2	ADC #11	du bloc FOR à supprimer (C=1, ADC #12 donc)
CE68	TAX	CEF4	TAX	
CE69	TXS	CEF5	TXS	
CE6A	JSR \$00E8	CEF6	JSR \$00E8	prendre caractère courant
CE6D	CMP #','	CEF9	CMP #','	y-a-t-il plusieurs indices ?
CE6F	BNE CE62	CEFB	BNE CEEF	non, on sort
CE71	JSR \$00E2	CEFD	JSR \$00E2	oui, on saute la virgule
CE74	JSR \$CE12	CF00	JSR \$CE9E	et on repart, en plaçant une adresse bidon

EVALUER UNE EXPRESSION NUMERIQUE

Entrée: TXTPTR.

Sortie: le nombre est dans ACC1.

A, M et Z positionnés selon son exposant.

CE77	JSR \$CE8B	CF03	JSR \$CF17	Evaluer l'expression
------	------------	------	------------	----------------------

VERIFIER VARIABLE NUMERIQUE

CE7A	CLC	CF06	CLC	Indiquer numérique demandé
CE7B	BYT #24	CF07	BYT #24	sauter instruction suivante

VERIFIER VARIABLE ALPHANUMERIQUE

CE7C	SEC	SEC		indiquer chaîne demandée
CE7D	BIT 28	CF09	BIT 28	tester drapeau numérique/chaîne
CE7F	BMI CE84	CF0B	BMI CF10	si chaîne, sauter
CE81	BCS CE86	CF0D	BCS CF12	si numérique et chaîne demandée, erreur
CE83	RTS	CF0F	RTS	
CE84	BCS CE83	CF10	BCS CF0F	si chaîne et chaîne demandée, OK
CE86	LDX #A8	CF12	LDX #A8	indexer le message 'TYPE MISMATCH'
CE88	JMP \$C485	CF14	JMP \$C47E	et déclencher l'erreur

EVALUER UNE EXPRESSION

Entrée: TXTPTR bien placé.

Sortie: la valeur est dans ACC1 (numérique). Pour une chaîne aussi (adresse du descripteur dans #D3-#D4).

#28=#00 (numérique) ou #FF (chaîne).

A, N et Z sont placés selon l'exposant (résultat numérique) ou la longueur de la chaîne.

Principe: on évalue tour à tour tous les opérandes, suivi des opérateurs. Selon la priorité, ceux-ci sont exécutés, ou l'opérande est empilée, ainsi que sa priorité et son adresse (-1).

L'exécution d'un opérande revient à dépiler une valeur et la mettre dans ACC2 (opérande de gauche), à placer correctement A et Z, et à sortir par RTS, puisque l'adresse a été empilée.

La valeur de priorité empilée au début est #00, qui sert de butée à la pile des opérateurs. Il faut une autre butée pour connaître la fin de l'expression (plus d'opérateur), qui ne correspond pas nécessairement à la fin de l'évaluation, car il peut rester des opérateurs à exécuter sur la pile. La variable #BA, qui contient #FF (fin) ou l'index de l'opérateur, qui est toujours positif, tient ce rôle de 'fin physique'.

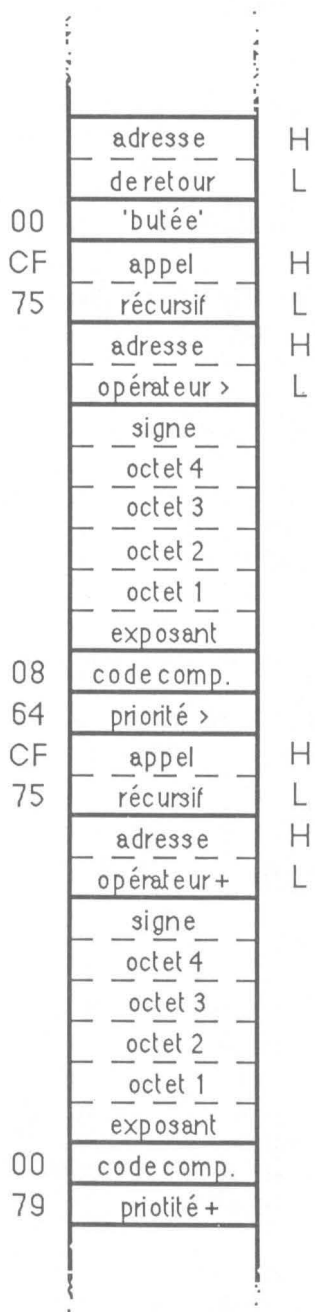
Lorsqu'on appelle la routine qui ramasse un nombre ou une chaîne (#CF74/#D000), celle-ci commence par sauter un caractère, qui est normalement l'opérateur. C'est pourquoi il faut ajuster TXTPTR au début et lors de l'évaluation d'une condition.

Pour bien comprendre cette routine, qui est de loin la plus compliquée, de la ROM, on peut se reporter à son organigramme

Sa difficulté vient de son aspect récursif, où la pile joue un rôle déterminant. Pour bien comprendre ce problème, se reporter à l'exemple donné.

FIGURE CE-B et CE-A

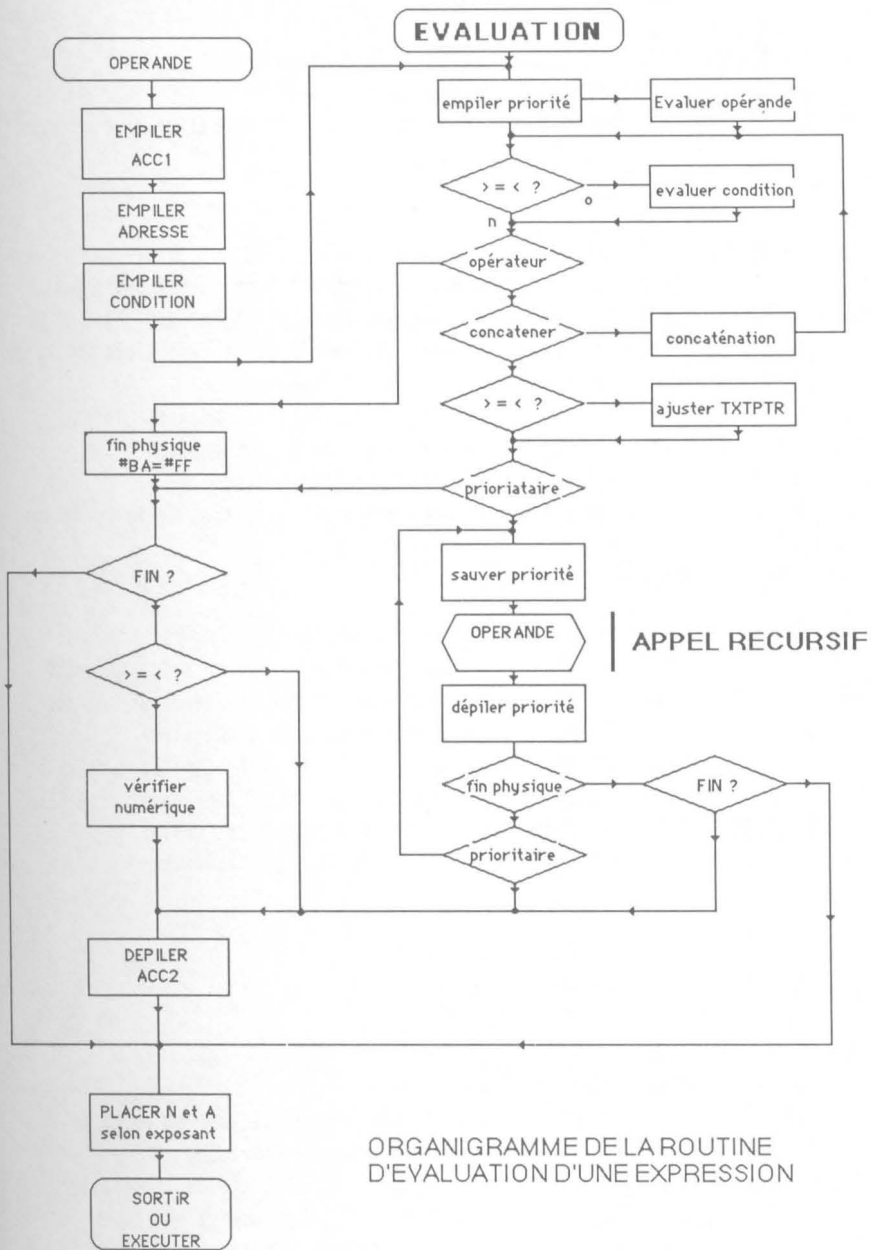
CE8B LDX E9	CF17 LDX E9	Décrémenter TXTPTR
CE8D BNE CE91	CF19 BNE CF1D	pour ajuster
CE8F DEC EA	CF1B DEC EA	à cause du JSR #CF74/#D000
CE91 DEC E9	CF1D DEC E9	
CE93 LDX #00	CF1F LDX #00	priorité initiale=0 (plus d'opérateur)
CE95 BYT #24	CF21 BYT #24	sauter instruction suivante
CE96 PHA	CF22 PHA	empiler code de comparaison (ou 0)
CE97 TXA	CF23 TXA	sauver la priorité courante
CE98 PHA	CF24 PHA	toujours au sommet de la pile
CE99 LDA #01	CF25 LDA #01	demander 2 octets sur la pile
CE9B JSR \$C43B	CF27 JSR \$C437	
CE9E JSR #CF74	CF2A JSR \$D000	Evaluer un opérande dans ACC1
CEA1 LDA #00	CF2D LDA #00	indiquer pas d'opérateur de condition
CEA3 STA BC	CF2F STA BC	pour l'instant...
CEA5 JSR \$00E8	CF31 JSR \$00E8	prendre caractère courant (opérateur)



Etat de la pile lors de l'évaluation de l'expression $A > B + C$

Les adresses sont données pour la V1.1

Figure CE-B



ORGANIGRAMME DE LA ROUTINE D'EVALUATION D'UNE EXPRESSION

Figure CE-A

CEA8 SEC	CF34 SEC	inutile
CEA9 SBC #k)	CF35 SBC #k)	
CEAB BCC CEC4	CF37 BCC CF50	sauter si code supérieur à k)
CEAD CMP #03	CF39 CMP #03	sinon comparer à k< (#D3+3)
CEAF BCS CEC4	CF3B BCS CF50	et sauter, C=1, si pas opérateur de condition

Evaluer code de comparaison

CEB1 CMP #01	CF3D CMP #01	est-ce k= ? A=# () , 1 (=) , 2 (<)
CEB3 ROL A	CF3F ROL A	C=# si k) : A=# () , 2 (=) , 4 (<) : Bits 0,1,2
CEB4 EOR #01	CF40 EOR #01	et inverser la relation car Bit actif à 1
CEB6 EOR BC	CF42 EOR BC	inverser si un bit était déjà placé
CEB8 CMP BC	CF44 CMP BC	comparer à l'ancien masque:
CEBA BCC CF1D	CF46 BCC CFA9	si c'est inférieur, redondance: 'SYNTAX'
CEBC STA BC	CF48 STA BC	sauver le masque de comparaison
CEBE JSR #00E2	CF4A JSR #00E2	prendre caractère suivant
CEC1 JMP \$CEA8	CF4D JMP \$CF34	et recommencer l'évaluation de la condition

Traiter code opérateur ou autre...

CEC4 LDX BC	CF50 LDX BC	prendre condition
CEC6 BNE CEF4	CF52 BNE CF80	si une condition, exécuter selon priorité
CEC8 BCS CF49	CF54 BCS CFD5	pas opérateur: exécuter opérateur sur pile
CECA ADC #07	CF56 ADC #07	retrouver le code de l'opérateur
CECC BCC CF49	CF58 BCC CFD5	pas opérateur: exécuter opérateur sur pile
CECE ADC 28	CF5A ADC 28	ajouter drapeau chaîne (#FF ou 0) et 1 (C)
CED0 BNE CED5	CF5C BNE CF61	ce qui donne 0 pour k+ et chaîne
CED2 JMP \$D6AC	CF5E JMP \$D767	si tel est le cas, concaténation

Traiter un opérateur

CED5 ADC #FF	CF61 ADC #FF	code-1 (0 à 6)
CED7 STA 91	CF63 STA 91	et le sauver
CED9 ASL A	CF65 ASL A	#2
CEDA ADC 91	CF66 ADC 91	*ancien=#3
CEDC TAY	CF68 TAY	dans Y pour indexer adresse et priorité
CEDD PLA	CF69 PLA	recupérer priorité courante
CEDE CMP C0CC, Y	CF6A CMP C0CC, Y	et comparer à la priorité de l'opérateur
CEE1 BCS CF4E	CF6D BCS CFDA	si celle-ci >=, appliquer l'opérateur
CEE3 JSR \$CE7A	CF6F JSR \$CF06	interdire les chaînes
CEE6 PHA	CF72 PHA	sauver la priorité
CEE7 JSR \$CF0D	CF73 JSR \$CF99	et évaluer un nouvel opérande (récursif)
CEEA PLA	CF76 PLA	recupérer la priorité
CEEB LDY BA	CF77 LDY BA	index de l'opérateur (ou #FF pas de reste)

CEED BPL CF06	CF79 BPL CF92	si encore opérateur sur pile, exécuter
CEEF TAX	CF7B TAX	placer Z selon priorité
CEF0 BE0 CF4C	CF7C BE0 CFD8	fin d'évaluation: sortir
CEF2 BNE CF57	CF7E BNE CFE3	sinon, appliquer opérateur restant

Traiter =><

CFE4 LSR 28	CF80 LSR 28	prendre dans C drapeau chaîne/numérique
CFE6 TXA	CF82 TXA	prendre code de la condition
CFE7 ROL A	CF83 ROL A	et y incorporer le drapeau chaîne
CFE8 LDX E9	CF84 LDX E9	
CEFA BNE CEFE	CF86 BNE CF8A	décrémenter TXTPTR
CEFC DEC EA	CF88 DEC EA	
CEFE DEC E9	CF8A DEC E9	
CF00 LDY #1B	CF8C LDY #1B	Y=index pour (=), opérateur No 9
CF02 STA BC	CF8E STA BC	sauver condition+drapeau chaîne
CF04 BNE CEDD	CF90 BNE CF69	inconditionnel: exécuter ou non opérateur

Exécuter ou non opérateur sur la pile

CF06 CMP C0CC,Y	CF92 CMP C0CC,Y	comparer à priorité de l'opérateur
CF09 BCS CF57	CF95 BCS CFE3	si supérieur, exécuter l'opérateur
CF0B BCC CEE6	CF97 BCC CF72	sinon, on recommence

Placer sur la pile adresse de l'opérande et évaluer autre opérande

CF0D LDA C0CE,Y	CF99 LDA C0CE,Y	prendre adresse d'exécution poids fort
CF10 PHA	CF9C PHA	et la sauver comme adresse de retour
CF11 LDA C0CD,Y	CF9D LDA C0CD,Y	
CF14 PHA	CFA0 PHA	idem poids faible
CF15 JSR \$CF20	CFA1 JSR \$CFAC	empiler l'opérande de gauche
CF18 LDA BC	CFA4 LDA BC	prendre code de condition (ou 0)
CF1A JMP \$CE96	CFA6 JMP \$CF22	et recommencer l'évaluation
CF1D JMP \$CFE4	CFA9 JMP \$D070	Exécuter un 'SYNTAX ERROR'

EMPIILER UN OPERANDE

Entrée: Y=index de l'opérateur (3#0,...,6)

Sortie: X=priorité de l'opérateur, AACCI sur la pile (signe puis 5 octets)

CF20 LDA D5	CFAC LDA D5	prendre dans A le signe de ACC1
CF22 LDX C0CC,Y	CFAE LDX C0CC,Y	et dans X la priorité

CF25	TAY	CFB1	TAY	et sauver dans Y le signe
CF26	PLA	CFB2	PLA	récupérer adresse de retour poids faible
CF27	STA 91	CFB3	STA 91	et la sauver
CF29	PLA	CFB5	PLA	idem poids fort
CF2A	STA 92	CFB6	STA 92	la sauver aussi
CF2C	INC 91	CFB8	INC 91	et l'incrémenter
CF2E	BNE CF32	CFBA	BNE CFBE	pour l'ajuster
CF30	INC 92	CFBC	INC 92	(un JSR empile l'adresse de retour -1)
CF32	TYA	CFBE	TYA	récupérer signe
CF33	PHA	CFBF	PHA	sauver le signe

EMPILER AACCI

Entrée: #91-2 doit contenir l'adresse de retour

Sortie: AACCI empilé

CF34	JSR \$DEEC	CFC0	JSR \$DEF4	Arrondir ACCI fonction du Bit d'extension
CF37	LDA D4	CFC3	LDA D4	et empiler ACCI
CF39	PHA	CFC5	PHA	Octet 4
CF3A	LDA D3	CFC6	LDA D3	
CF3C	PHA	CFC8	PHA	Octet 3
CF3D	LDA D2	CFC9	LDA D2	
CF3F	PHA	CFCB	PHA	Octet 2
CF40	LDA D1	CFCC	LDA D1	
CF42	PHA	CFCE	PHA	Octet 1
CF43	LDA D0	CFCF	LDA D0	
CF45	PHA	CFD1	PHA	Et exposant
CF46	JMP (0091)	CFD2	JMP (0091)	et retourner d'où on vient...

EXECUTER UN OPERATEUR

Remarque: cette routine finissant par un LDA D0, A et Z sont positionnés selon l'exposant lors de l'exécution d'un opérateur. Il est de même nécessaire au fonctionnement correct des opérateurs que le produit des signes soit correctement placé. Tout ceci est inutile pour les fonctions.

CF49	LDY #FF	CFD5	LDY #FF	indiquer dernier opérateur
CF4B	PLA	CFD7	PLA	récupère priorité
CF4C	BEQ CF71	CFD8	BEQ CFFD	si fin de l'expression, sortir
CF4E	CMP #64	CFDA	CMP #64	Est-ce un opérateur de condition?

CF50	BEQ CF55	CFDC	BEQ CFE1	oui, OK
CF52	JSR #CE7A	CFDE	JSR #CF06	non, vérifier numérique
CF55	STY BA	CFE1	STY BA	et sauver l'index de l'opérateur (ou #FF)
CF57	PLA	CFE3	PLA	récupère drapeau chaîne et code condition
CF58	LSR A	CFE4	LSR A	et éliminer le drapeau chaîne
CF59	STA 2D	CFE5	STA 2D	sauve code de (<=)
CF5B	PLA	CFE7	PLA	récupérer opérande de gauche dans ACC2
CF5C	STA D8	CFE8	STA D8	Exposant
CF5E	PLA	CFEA	PLA	
CF5F	STA D9	CFEB	STA D9	Octet 1
CF61	PLA	CFED	PLA	
CF62	STA DA	CFEE	STA DA	Octet 2
CF64	PLA	CFF0	PLA	
CF65	STA DB	CFF1	STA DB	Octet 3 (ou descripteur poids faible)
CF67	PLA	CFF3	PLA	
CF68	STA DC	CFF4	STA DC	Octet 4 (ou descripteur poids fort)
CF6A	PLA	CFF6	PLA	
CF6B	STA DD	CFF7	STA DD	et signe
CF6D	EOR D5	CFF9	EOR D5	et ajuster le produit des signes
CF6F	STA DE	CFFB	STA DE	
CF71	LDA D0	CFFD	LDA D0	sortir avec Z=1 si opérande nul
CF73	RTS	CFFF	RTS	exécuter l'opérateur...ou finir

CHERCHER UNE VALEUR DANS ACC1

Entrée: TXTPTR-1 pointe sur le nombre (ou la chaîne) à évaluer.

Sortie: l'opérande est dans ACC1, l'évaluation s'étant arrêtée sur le premier caractère incompris, ou bien entendu la fin d'une instruction.

CF74	LDA #00	D000	LDA #00	au début,
CF76	STA 28	D002	STA 28	type numérique
CF78	JSR #00E2	D004	JSR #00E2	prendre caractère courant
CF7B	BCS CF80	D007	BCS D00C	sauter si pas chiffre
CF7D	JMP \$DFCF	D009	JMP \$DFE7	évaluer un nombre et c'est tout
CF80	JSR \$D186	D00C	JSR \$D216	est-ce une lettre ?
CF83	BCS CFF0	D00F	BCS D07C	oui, prendre valeur de la variable
CF85	CMP #'.'	D011	CMP #'.'	point décimal ?
CF87	BEQ CF7D	D013	BEQ D009	oui évaluer nombre
CF89	CMP #'#'	D015	CMP #'#'	nombre Hexa ?
CF8B	BEQ CF7D	D017	BEQ D009	oui, évaluer nombre
CF8D	CMP #&-	D019	CMP #&-	est ce un - ?

CF8F	BEQ CFE9	D01B	BEQ D075	oui, exécuter l'opérateur '-'
CF91	CMP #&+	D01D	CMP #&+	est-ce un + ?
CF93	BEQ CF78	D01F	BEQ D004	oui, l'ignorer et continuer la recherche
CF95	CMP #' ''	D021	CMP #' ''	est-ce le début d'une chaîne ?
CF97	BNE CFA8	D023	BNE D034	non, sauter
CF99	LDA E9	D025	LDA E9	C=1
CF9B	LDY EA	D027	LDY EA	AY=TXTPTR
CF9D	ADC #00	D029	ADC #00	ajouter 1
CF9F	BCC CFA2	D02B	BCC D02E	
CFA1	INY	D02D	INY	propagation au poids fort
CFA2	JSR \$D4FA	D02E	JSR \$D5B5	évaluer la chaîne pointée par AY
CFA5	JMP \$D852	D031	JMP \$D90D	récupérer TXTPTR et finir
CFA8	CMP #&NOT	D034	CMP #&NOT	est-ce NOT ?
CFAA	BNE CFBF	D036	BNE D04B	non, continuer
CFAC	LDY #18	D038	LDY #18	indexer opérateur 'NOT'
CFAE	BNE CFEB	D03A	BNE D077	et exécuter l'opérateur

'NOT' (OPERATEUR)

CFB0	JSR \$D217	D03C	JSR \$D2A9	convertir ACC1 en entier dans #D4-#D3
CFB3	LDA D4	D03F	LDA D4	prendre le poids fort
CFB5	EOR #FF	D041	EOR #FF	le complémenter
CFB7	TAY	D043	TAY	et le mettre dans Y
CFB8	LDA D3	D044	LDA D3	prendre le poids faible
CFBA	EOR #FF	D046	EOR #FF	le complémenter aussi dans A
CFBC	JMP \$D3ED	D048	JMP \$D499	YA --> ACC1 (signé)
CFBF	CMP #&FN	D04B	CMP #&FN	est-ce FN ?
CFC1	BNE CFC6	D04D	BNE D052	
CFC3	JMP \$D467	D04F	JMP \$D522	oui, chercher la valeur et sortir
CFC6	CMP #&SGN	D052	CMP #&SGN	tester par rapport à SGN (1ère fonction)
CFC8	BCC CFCD	D054	BCC D059	si pas fonction, sauter
CFCA	JMP \$D014	D056	JMP \$D0A0	sinon, appliquer la fonction et sortir
CFCD	JSR \$CFD6	D059	JSR \$D062	demande '('
CFD0	JSR \$CE8B	D05C	JSR \$CF17	et évaluer l'expression

DEMANDER UNE)

CFD3	LDA #')'	D05F	LDA #')'	prendre code à tester
CFD5	BYT #2C	D061	BYT #2C	et sauter l'instruction suivante

DEMANDER UNE (

CFD6	LDA #('	D062	LDA #('	prendre le code à tester
CFD8	BYT #2C	D064	BYT #2C	et sauter l'instruction suivante

DEMANDER UNE ,

CFD9	LDA #','	D065	LDA #','	prendre le code à tester
------	----------	------	----------	--------------------------

DEMANDER A

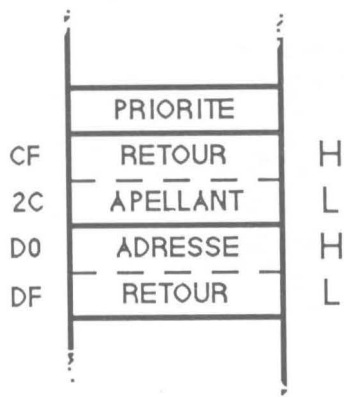
CFDB	LDY #00	D067	LDY #00	préparer Y pour indirection
CFDD	CMP (E9),Y	D069	CMP (E9),Y	et vérifier si bon code
CFDF	BNE CFE4	D06B	BNE D070	non, erreur
CFE1	JMP \$00E2	D06D	JMP \$00E2	oui, sauter prendre caractère suivant
CFE4	LDX #10	D070	LDX #10	indexer 'SYNTAX'
CFE6	JMP \$C485	D072	JMP \$C47E	et exécuter l'erreur

EXECUTER '-' (changement de signe)

CFE9	LDY #15	D075	LDY #15	indexer opérateur '-'
CFEB	PLA	D077	PLA	enlever l'adresse de retour
CFEC	PLA	D078	PLA	
CFED	JMP \$CEE7	D079	JMP \$CF73	et simuler opérateur

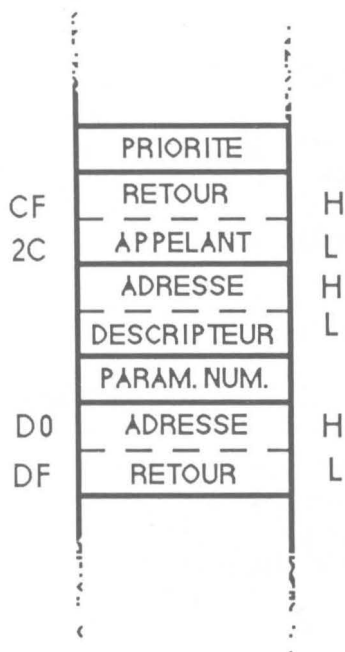
PRENDRE LA VALEUR D'UNE VARIABLE

CFE0	JSR \$D0FC	D07C	JSR \$D188	Prendre adresse de la variable (sans créer)
CFE3	STA D3	D07F	STA D3	et sauver l'adresse
CFE5	STY D4	D081	STY D4	pour indirection
CFE7	LDX 28	D083	LDX 28	X=drapeau numérique/chaine
CFE9	BEQ D000	D085	BEQ D08C	sauter si numérique
CFEB	LDX #00	D087	LDX #00	si chaine, bit d'extension=0
CFED	STX DF	D089	STX DF	
CFFF	RTS	D08B	RTS	
D000	LDX 29	D08C	LDX 29	prendre drapeau entier/réel
D002	BPL D011	D08E	BPL D09D	et sauter si réel
D004	LDY #00	D090	LDY #00	préparer indirection
D006	LDA (D3),Y	D092	LDA (D3),Y	prendre poids fort de l'entier
D008	TAX	D094	TAX	dans X



Etat de la pile lors de l'appel d'une fonction numérique .

Figure CF-A



Etat de la pile lors de l'évaluation d'une fonction à plusieurs paramètres (MID\$...)

Figure CF-B

D009	INY	D095	INY	
D00A	LDA (D3),Y	D096	LDA (D3),Y	et poids faible
D00C	TAY	D098	TAY	dans Y
D00D	TXA	D099	TXA	poids fort dans A à nouveau
D00E	JMP \$D3ED	D09A	JMP \$D499	YA --> ACC1 (signé)
D011	JMP \$DE73	D09D	JMP \$DE7B	transfert (AY) -> ACC1

EXECUTER UNE FONCTION

D014	ASL A	D0A0	ASL A	multiplier par deux le token
D015	PHA	D0A1	PHA	et sauver sur la pile
D016	TAX	D0A2	TAX	et dans X aussi
D017	JSR \$00E2	D0A3	JSR \$00E2	se placer sur le caractère suivant
D01A	CPX #DB	D0A6	CPX #DB	comparer à code pour CHR\$
D01C	BCC D042	D0A8	BCC D0CE	si inférieur ou =, un seul paramètre
D01E	CPX #E7	D0AA	CPX #E7	comparer à code pour KEY\$
D020	BCC D045	D0AC	BCC D0D1	si inférieur, aucun paramètre

Fonctions à plusieurs paramètres

D022	JSR \$CFD6	D0AE	JSR \$D062	demande '('
D025	JSR \$CE8B	D0B1	JSR \$CF17	prendre premier paramètre
D028	JSR \$CFD9	D0B4	JSR \$D065	demande une ','
D02B	JSR \$CE7C	D0B7	JSR \$CF08	verifier 1er paramètre est une chaîne
D02E	PLA	D0BA	PLA	récupérer le token (x2)
D02F	TAX	D0BB	TAX	dans X
D030	LDA D4	D0BC	LDA D4	sauver adresse du descripteur
D032	PHA	D0BE	PHA	sur la pile, poids fort
D033	LDA D3	D0BF	LDA D3	
D035	PHA	D0C1	PHA	et poids faible aussi
D036	TXA	D0C2	TXA	
D037	PHA	D0C3	PHA	ainsi que le token (x2)
D038	JSR \$D80D	D0C4	JSR \$D8C8	prendre une valeur entière dans X
D03B	PLA	D0C7	PLA	récupérer token (x2)
D03C	TAY	D0C8	TAY	dans Y pour index
D03D	TXA	D0C9	TXA	mais sauver
D03E	PHA	D0CA	PHA	la valeur du 2ème paramètre
D03F	JMP \$D047	D0CB	JMP \$D0D3	et exécuter la fonction

Fonctions à un seul paramètre

D042	JSR \$CFCD	D0CE	JSR \$D059	demande '(', paramètre, et ')'
------	------------	------	------------	--------------------------------

D045	PLA	D0D1	PLA	récupérer le token (x2)
D046	TAY	D0D2	TAY	dans Y pour index
D047	LDA BFDE,Y	D0D3	LDA BFDE,Y	prendre poids faible adresse de la fonction
D04A	STA C4	D0D6	STA C4	et la sauver
D04C	LDA BFDF,Y	D0D8	LDA BFDF,Y	prendre poids fort
D04F	STA C5	D0DB	STA C5	le sauver aussi
D051	JSR \$00C3	D0DD	JSR \$00C3	exécuter fonction
D054	JMP \$CE7A	D0E0	JMP \$CF06	et vérifier résultat numérique

'OR' (OPERATEUR)

Principe: selon la loi logique non (A ou B)=non A et non B (ou encore A ou B=non (non A et non B)), le OR est traité comme le AND, sauf que les opérateurs puis le résultat sont complémentés.

D057	LDY #FF	D0E3	LDY #FF	indiquer complémentation
D059	BYT #2C	D0E5	BYT #2C	et sauter l'instruction suivante

'AND' (OPERATEUR)

D05A	LDY #\$00	D0E6	LDY #\$00	indiquer pas de complémentation
D05C	STY 26	D0E8	STY 26	et sauver
D05E	JSR \$D217	D0EA	JSR \$D2A9	ACC1 --> #D4-#D3 (opérande de droite)
D061	LDA D3	D0ED	LDA D3	prendre poids fort
D063	EOR 26	D0EF	EOR 26	complémenter éventuellement
D065	STA 24	D0F1	STA 24	et sauver
D067	LDA D4	D0F3	LDA D4	
D069	EOR 26	D0F5	EOR 26	
D06B	STA 25	D0F7	STA 25	idem pour poids faible
D06D	JSR \$DECD	D0F9	JSR \$DED5	ACC2 --> ACC1: prendre opérande de gauche
D070	JSR \$D217	D0FC	JSR \$D2A9	ACC1 --> #D4-#D3
D073	LDA D4	D0FF	LDA D4	prendre poids faible
D075	EOR 26	D101	EOR 26	complémenter éventuellement
D077	AND 25	D103	AND 25	et ET avec opérande de gauche
D079	EOR 26	D105	EOR 26	et complémenter éventuellement le résultat
D07B	TAY	D107	TAY	et le sauver dans Y
D07C	LDA D3	D108	LDA D3	
D07E	EOR 26	D10A	EOR 26	
D080	AND 24	D10C	AND 24	
D082	EOR 26	D10E	EOR 26	idem pour le poids fort
D084	JMP \$D3ED	D110	JMP \$D499	YA --> ACC1 (signé)

Principe: c'est une routine très compliquée. Rappelons la structure des variables systèmes employées:

```
#BC:%0000)=<C
```

```
#2D:%00000)=<
```

En effet, une seule routine traite tous les codes de comparaisons (=,<,>,>= etc...). Ce code est condensé dans ces variables systèmes. De plus, la variable système #BC (d'où est tirée #2D) inclut dans son premier bit un indicateur chaîne (1) ou numérique (0).

Comme avec tous les opérateurs, ACC1 contient l'opérande de droite et ACC2 celui de gauche. Rappel aussi, en arrivant C est positionné à 1 (chaîne) ou 0 (nombre)

Le résultat classique d'une comparaison (X et Y) est: #00 si X=Y, #01 si Y>X et #FF si X<Y. Dans un premier temps, on va donc essayer de se ramener à ce cas (rappelons que comparer X et Y, c'est évaluer le signe de la différence Y-X).

Mais il est facile de passer de #FF (<), #00 (=), #01 (>) à #00, #01, #02, puisqu'il suffit d'ajouter 1. On obtient alors pour le résultat de la comparaison le même motif binaire que le code demandé: %00000)=<. Il suffit ensuite de faire un ET logique entre le résultat obtenu et celui escompté. Si aucune des conditions n'est remplie, cela donne 0. Sinon, cela donne un résultat non nul.

Rappel: >= signifie supérieur OU égal, c'est à dire qu'une seule des deux conditions suffit. Du reste, au sens de la comparaison, > ET = est impossible.

D087 JSR \$CE7D	D113 JSR \$CF09	vérifier type concordant (il est dans C)
D08A BCS D09F	D116 BCS D12B	sauter si chaîne

Comparer deux nombres

D08C LDA DD	D118 LDA DD	prendre signe ACC2
D08E ORA #7F	D11A ORA #7F	et ajouter des 1 pour ne pas
D090 AND D9	D11C AND D9	toucher à l'exposant...
D092 STA D9	D11E STA D9	on a maintenant exposant et signe...
D094 LDA #D8	D120 LDA #D8	
D096 LDY #00	D122 LDY #00	AY=#00D8=ACC2
D098 JSR \$DF34	D124 JSR \$DF4C	comparer (AY) et ACC1
D09B TAX	D127 TAX	résultat dans X
D09C JMP \$D0D2	D128 JMP \$D15E	et aller traiter

Comparer des chaînes

Principe: on va comparer caractère par caractère les deux chaînes. Si tous les caractères sont égaux, c'est la longueur qui décidera du résultat. On commence par calculer le résultat de la longueur car il faut de toutes façons trouver la plus courte des deux pour effectuer la comparaison.

D09F LDA #00	D12B LDA #00	indiquer résultat numérique
D0A1 STA 28	D12D STA 28	et non alphanumérique
D0A3 DEC BC	D12F DEC BC	enlever drapeau chaîne (ramener à 0,1,2)
D0A5 JSR \$D715	D131 JSR \$D7D0	enlever la réservation (2ème opérande)
D0A8 STA D0	D134 STA D0	sauver longueur d'opérande de droite
D0AA STX D1	D136 STX D1	
D0AC STY D2	D138 STY D2	et aussi l'adresse de la chaîne
D0AE LDA DB	D13A LDA DB	prendre adresse descripteur
D0B0 LDY DC	D13C LDY DC	de l'opérande de gauche
D0B2 JSR \$D719	D13E JSR \$D7D4	et enlever sa réservation
D0B5 STX DB	D141 STX DB	sauver adresse de la première chaîne
D0B7 STY DC	D143 STY DC	
D0B9 TAX	D145 TAX	et longueur dans X
D0BA SEC	D146 SEC	comparer à longueur de la 2ème chaîne
D0BB SBC D0	D147 SBC D0	
D0BD BEQ D0C7	D149 BEQ D153	si égal, sauter
D0BF LDA #01	D14B LDA #01	préparer pour 2ème plus longue
D0C1 BCC D0C7	D14D BCC D153	oui, c'est bon
D0C3 LDX D0	D14F LDX D0	la deuxième est plus courte, on prend donc
D0C5 LDA #FF	D151 LDA #FF	sa longueur comme référence et on l'indique
D0C7 STA D5	D153 STA D5	sauver résultat comparaison des longueurs
D0C9 LDY #FF	D155 LDY #FF	préparer index
D0CB INX	D157 INX	et ajuster longueur de la comparaison
D0CC INY	D158 INY	caractère suivant
D0CD DEX	D159 DEX	est-ce le dernier à comparer ?
D0CE BNE D0D7	D15A BNE D163	non, sauter
D0D0 LDX D5	D15C LDX D5	oui, c'est la longueur qui décide
D0D2 BMI D0E3	D15E BMI D16F	
D0D4 CLC	D160 CLC	ajuster C comme la comparaison
D0D5 BCC D0E3	D161 BCC D16F	inconditionnel: effectuer le test
D0D7 LDA (DB),Y	D163 LDA (DB),Y	comparer caractère à caractère
D0D9 CMP (D1),Y	D165 CMP (D1),Y	les deux chaînes
D0DB BEQ D0CC	D167 BEQ D158	si pareil, au suivant
D0DD LDX #FF	D169 LDX #FF	si différent, calculer le signe
D0DF BCS D0E3	D16B BCS D16F	de la comparaison
D0E1 LDX #01	D16D LDX #01	comme pour les longueurs des chaînes
D0E3 INX	D16F INX	X=0, 1 ou 2

D0E4 TXA	D170 TXA	dans A
D0E5 ROL A	D171 ROL A	X=1, 2 ou 4: %00000}<=
D0E6 AND 2D	D172 AND 2D	est-ce ce qui est demandé ?
D0E8 BEQ D0EC	D174 BEQ D178	non, FALSE
D0EA LDA #FF	D176 LDA #FF	oui, TRUE
D0EC JMP \$DF15	D178 JMP \$DF24	

D0EF JSR \$CFD9 D17B JSR \$D065 demander une ','

'DIM' (COMMANDE)

Principe: en fait, la routine suivante s'occupe de tout. Simplement, on met dans X quelque chose de non nul, qui va indiquer que c'est une déclaration de variable, et non une simple consultation.

A est normalement non nul puisqu'il contient le premier caractère de la variable. Si tel n'est pas le cas, une erreur de syntaxe sera de tout façon générée. De même, A étant une lettre, b6=1 (code supérieur à #40. Ces deux caractéristiques (<> ou b6=1) seront indifféremment testées.

D0F2 TAX	D17E TAX	X<>0 indique déclaration
D0F3 JSR \$D101	D17F JSR \$D18D	et calculer adresse de la variable
D0F6 JSR \$00E9	D182 JSR \$00E8	prendre caractère courant
D0F9 BNE D0EF	D185 BNE D17B	on recommence une autre déclaration
D0FB RTS	D187 RTS	

PRENDRE ADRESSE D'UNE VARIABLE

Entrée: TXTPTR pointe sur la variable à trouver et #2B contient un code permettant d'empêcher éventuellement certains types. #2B est remis à 0 lors d'un CLEAR explicite ou implicite.

#2B=#00: tous types autorisés (entiers, chaînes, tableaux)

#2B=#40: on veut seulement un tableau, et seulement son nom, tel que c'est précisé pour un STORE ou RECALL par exemple. (inopérant sur V1.0)

#2B=#80: on interdit les tableaux et les entiers (par exemple pour les indices des boucles FOR-NEXT)

#27 indique un DIM (non nul, b6=1)

Sortie: AY pointe sur l'adresse de la variable, là où doit être placée sa valeur. On a aussi #B6-#B7=AY

Principe: c'est la routine centrale de la gestion des variables. On commence

par saisir son nom (y compris son type), en regardant évidemment s'il est autorisé. Si c'est une variable, et pas un tableau, on la recherche, et la crée éventuellement, c'est donc assez simple.

Pour les tableaux, on saisit d'abord son nom, puis on stocke sa dimension et les composantes dans chaque dimension. Ensuite, on recherche le tableau. Si on le trouve, on vérifie qu'on ne vient pas de DIM (erreur), et on calcule l'adresse de l'élément.

Si le tableau n'est pas trouvé, on va sortir s'il s'agit d'une simple consultation. Sinon, le tableau va être créé. Chaque composante aura alors la valeur précisée (si on vient de DIM) ou 10 par défaut s'il s'agit d'un dimensionnement implicite. On calculera enfin l'adresse de l'élément.

D0FC	LDX #00	D188	LDX #00	indiquer consultation (pour les tableaux)
D0FE	JSR \$00E8	D18A	JSR \$00E8	prendre premier caractère de la variable
D101	STX 27	D18D	STX 27	sauver le drapeau consultation/déclaration
D103	STA B4	D18F	STA B4	et le premier caractère de la variable
D105	JSR \$00E8	D191	JSR \$00E8	prendre 1er caractère (si DIM)
D108	JSR \$D186	D194	JSR \$D216	et vérifier alphabétique
D10B	BCS D110	D197	BCS D19C	
D10D	JMP \$CFE4	D199	JMP \$D070	non, 'SYNTAX ERROR'
D110	LDX #00	D19C	LDX #00	2ème caractère significatif=0
D112	STX 28	D19E	STX 28	et initialiser drapeau chaîne
D114	STX 29	D1A0	STX 29	et aussi drapeau entier
D116	JSR \$00E2	D1A2	JSR \$00E2	prendre caractère suivant
D119	BCC D120	D1A5	BCC D1AC	si numérique, c'est bon
D11B	JSR \$D186	D1A7	JSR \$D216	est-ce alphabétique ?
D11E	BCC D12B	D1AA	BCC D1B7	non, on saute
D120	TAX	D1AC	TAX	oui, dans X le 2ème caractère
D121	JSR \$00E2	D1AD	JSR \$00E2	et on saute le 2ème caractère
D124	BCC D121	D1B0	BCC D1AD	et aussi tous ceux non significatifs
D126	JSR \$D186	D1B2	JSR \$D216	en vérifiant qu'ils sont bien numériques
D129	BCS D121	D1B5	BCS D1AD	ou alphabétiques
D12B	CMP #'\$'	D1B7	CMP #'\$'	est-ce un indicateur de chaîne ?
D12D	BNE D135	D1B9	BNE D1C1	non, on saute
D12F	LDA #FF	D1BB	LDA #FF	oui, on place drapeau chaîne
D131	STA 28	D1BD	STA 28	
D133	BNE D145	D1BF	BNE D1D1	inconditionnel: on ajuste la variable
D135	CMP #'%'	D1C1	CMP #'%'	est-ce un indicateur d'entier ?
D137	BNE D14C	D1C3	BNE D1D8	non, aller ajuster la variable
D139	LDA 2B	D1C5	LDA 2B	oui, au fait entier permis ?
D13B	BNE D10D	D1C7	BMI D199	non, SYNTAX ERROR
D13D	LDA #00	D1C9	LDA #00	oui, placer drapeau entier
D13F	STA 29	D1CB	STA 29	
D141	ORA B4	D1CD	ORA B4	et ajuster tout de suite

D143	STA B4	D1CF	STA B4	le nom de la variable
D145	TXA	D1D1	TXA	X contient toujours le 2ème caractère
D146	ORA #80	D1D2	ORA #80	on indique entier ou chaîne
D148	TAX	D1D4	TAX	selon d'où on vient
D149	JSR #00E2	D1D5	JSR #00E2	on saute l'indicateur de type
D14C	STX B5	D1E8	STX B5	et on sauve enfin le 2ème caractère
D14E	SEC	D1DA	SEC	
D14F	ORA 2B	D1DB	ORA 2B	on ajoute le drapeau d'autorisation
D151	SBC #'('	D1DD	SBC #'('	et on enlève code de '('
D153	BNE D158	D1DF	BNE D1E4	si '(' et matrice autorisée,
D155	JMP \$D229	D1E1	JMP \$D2BB	on va traiter le tableau
.....		D1E4	BIT 2B	sinon, voulait-on simplement le nom ?
.....		D1E6	BVS D1E1	(STORE notamment) oui, traiter le tableau

Chercher une variable

D158	LDA #00	D1E8	LDA #00	réinitialiser le drapeau d'autorisation
D15A	STA 2B	D1EA	STA 2B	
D15C	LDA 9C	D1EC	LDA 9C	
D15E	LDX 9D	D1EE	LDX 9D	AX=début des variables
D160	LDY #00	D1F0	LDY #00	et préparer l'index
D162	STX CF	D1F2	STX CF	sauver adresse dans pointeur de travail
D164	STA CE	D1F4	STA CE	
D166	CPX 9F	D1F6	CPX 9F	fin de la zone des variables atteinte ?
D168	BNE D16E	D1F8	BNE D1FE	non, on continue
D16A	CMP 9E	D1FA	CMP 9E	on compare aussi le poids faible
D16C	BEQ D190	D1FC	BEQ D222	aller traiter variable non trouvée
D16E	LDA B4	D1FE	LDA B4	prendre premier caractère variable
D170	CMP (CE),Y	D200	CMP (CE),Y	et comparer
D172	BNE D17C	D202	BNE D20C	déjà pas bon, on passe à la suivante
D174	LDA B5	D204	LDA B5	on prend le deuxième
D176	INY	D206	INY	on ajuste l'index
D177	CMP (CE),Y	D207	CMP (CE),Y	et on compare
D179	BEQ D1E5	D209	BEQ D277	sortir avec variable trouvée
D17B	DEY	D20B	DEY	Y=0
D17C	CLC	D20C	CLC	et passer à la variable suivante
D17D	LDA CE	D20D	LDA CE	c'est à dire ajouter 7
D17F	ADC #07	D20F	ADC #07	au pointeur courant
D181	BCC D164	D211	BCC D1F4	sans oublier le poids fort
D183	INX	D213	INX	qui est toujours dans X
D184	BNE D162	D214	BNE D1F2	et recommencer

TESTER SI A EST ALPHABETIQUE

Entrée: A contient le code du caractère à tester

Sortie: C=0 si pas alphabétique, C=1 sinon. Les minuscules ne sont pas alphabétiques.

A,X,Y inchangés.

Principe: une astuce est utilisée pour placer C correctement: il faut en fait inverser sa signification, puisqu'on doit trouver C=1 pour un code inférieur à 'I', alors qu'une comparaison normale donne l'inverse.

La première soustraction va donner un nombre supérieur à #A5 (entre #E6 et #FF) si c'est un caractère alphabétique, de sorte que la soustraction de #A5 se fera normalement, et on sort donc avec C=1.

Si le caractère n'est pas alphabétique, la première soustraction donnera un résultat inférieur à #A5, de sorte que la 2ème soustraction créera un report (C=0).

Bien entendu, #A5+#5B=#100, soit en fait 0, ce qui permet de retrouver A.

D186	CMP #'A'	D216	CMP #'A'	comparer à première lettre alphabet
D188	BCC D18F	D218	BCC D221	au dessous, on sort, C=0
D18A	SBC #' '	D21A	SBC #' '	C=1 on enlève le code du premier après Z
D18C	SEC	D21C	SEC	
D18D	SBC #A5	D21D	SBC #A5	et on réajuste A, tout en plaçant C
.....		D21F	BCS D221	n'importe quoi !
D18F	RTS	D221	RTS	

Traiter une variable non trouvée

Principe: dans le cas où la routine est appelée par une simple consultation, il est inutile de créer la variable, on retourne simplement une adresse qui correspond à une valeur 0 (exposant nul) ou à la chaîne vide (longueur nulle).

L'adresse d'appel (ou adresse de retour...) se trouve sur la pile, il suffit donc de la tester.

D190	PLA	D222	PLA	récupérer adresse d'appel, poids faible
D191	PHA	D223	PHA	et réajuster la pile
D192	CMP #F2	D224	CMP #7E	et tester pour #CFF2/#D07E
D194	BNE D1A3	D226	BNE D235	soit en fait le JSR placé en #CFF0/#D07C
D196	TSX	D228	TSX	si poids faible OK,
D197	LDA 0102,X	D229	LDA 0102,X	tester poids fort aussi
D19A	CMP #CF	D22C	CMP #D0	
D19C	BNE D1A3	D22E	BNE D235	pas bon, on va créer la variable

D19E LDA #03	D230 LDA #07	appel par consultation, AY pointe
D1A0 LDY #E2	D232 LDY #E2	sur une valeur bidon (#00 #00 #00, soit nul
D1A2 RTS	D234 RTS	si numérique ou chaîne vide)

Créer une variable

Principe: assez simple, on décale vers le haut les tableaux, de la longueur d'une variable et on insère la variable (7 octets).

NB: #A0-#A1 est automatiquement placé par #C3F8/#C3F4)

On finit comme si la variable avait été trouvée, puisqu'on est en fait dans le même cas, après la création.

D1A3 LDA 9E	D235 LDA 9E	
D1A5 LDY 9F	D237 LDY 9F	prendre fin des variables
D1A7 STA CE	D239 STA CE	
D1A9 STY CF	D23B STY CF	comme début de la zone à décaler
D1AB LDA A0	D23D LDA A0	
D1AD LDY A1	D23F LDY A1	prendre haut des tableaux
D1AF STA C9	D241 STA C9	
D1B1 STY CA	D243 STY CA	comme fin de la zone à décaler
D1B3 CLC	D245 CLC	
D1B4 ADC #07	D246 ADC #07	il faut 7 octets pour une variable
D1B6 BCC D1B9	D248 BCC D24B	on calcule l'adresse cible
D1B8 INY	D24A INY	sans oublier le poids fort...
D1B9 STA C7	D24B STA C7	
D1BB STY C8	D24D STY C8	dans AY aussi...
D1BD JSR #C3F8	D24F JSR #C3F4	on effectue le décalage
D1C0 LDA C7	D252 LDA C7	
D1C2 LDY C8	D254 LDY C8	on récupère le nouveau bas des tableaux
D1C4 INY	D256 INY	en ajustant le poids fort
D1C5 STA 9E	D257 STA 9E	(c'est plus court qu'ajouter 7)
D1C7 STY 9F	D259 STY 9F	et on l'initialise.
D1C9 LDY #00	D25B LDY #00	préparer l'index
D1CB LDA B4	D25D LDA B4	prendre premier caractère du nom
D1CD STA (CE),Y	D25F STA (CE),Y	et le placer dans la variable
D1CF INY	D261 INY	
D1D0 LDA B5	D262 LDA B5	idem pour le deuxième caractère du nom
D1D2 STA (CE),Y	D264 STA (CE),Y	dans la variable aussi
D1D4 LDA #00	D266 LDA #00	et annuler la zone résultat
D1D6 INY	D268 INY	
D1D7 STA (CE),Y	D269 STA (CE),Y	une boucle aurait été plus courte
D1D9 INY	D26B INY	
D1DA STA (CE),Y	D26C STA (CE),Y	surtout que la rapidité
D1DC INY	D26E INY	

D1D0 STA (CE),Y	D26F STA (CE),Y	n'est pas critique ici
D1DF INY	D271 INY	
D1E0 STA (CE),Y	D272 STA (CE),Y	
D1E2 INY	D274 INY	
D1E3 STA (CE),Y	D275 STA (CE),Y	

Variable trouvée

D1E5 LDA CE	D277 LDA CE	prendre adresse de la variable
D1E7 CLC	D279 CLC	(pointant sur son nom)
D1E8 ADC #02	D27A ADC #02	et l'ajuster sur le premier
D1EA LDY CF	D27C LDY CF	octet de sa valeur
D1EC BCC D1EF	D27E BCC D281	
D1EE INY	D280 INY	sans oublier le poids fort.
D1EF STA B6	D281 STA B6	la sauver en #B6-#B7
D1F1 STY B7	D283 STY B7	
D1F3 RTS	D285 RTS	

Calculer adresse du début effectif de la matrice

D1F4 LDA 26	D286 LDA 26	prendre nombre de dimensions
D1F6 ASL A	D288 ASL A	x2
D1F7 ADC #05	D289 ADC #05	+5 (2:nom,2:longueur,1:nombre de dimension)
D1F9 ADC CE	D28B ADC CE	et l'ajouter au début
D1FB LDY CF	D28D LDY CF	du tableau
D1FD BCC D200	D28F BCC D292	
D1FF INY	D291 INY	sans oublier le poids fort
D200 STA C7	D292 STA C7	on a maintenant l'adresse dans AY
D202 STY C8	D294 STY C8	et dans #C7-#C8
D204 RTS	D296 RTS	

D205 D297 BYT #90,#80,#00,#00,#00 soit -32768 ou encore -#8000

PRENDRE UN ENTIER NON SIGNE

Entrée: TXTPTR-1 bien placé

Sortie: un entier non signé dans #33-#34, #D4-#D3, YA.

D20A JSR #00E2	D29C JSR #00E2	sauter un caractère
D20D JSR #CE8B	D29F JSR #CF17	évaluer l'expression
D210 JSR #CE7A	D2A2 JSR #CF06	vérifier numérique (et #CE77/#CF03 ?)
D213 LDA D5	D2A5 LDA D5	prendre signe
D215 BMI D224	D2A7 BMI D2B6	si négatif, erreur

Entrée: un nombre dans ACC1.

Sortie: cf ci-dessus.

D217	LDA D0	D2A9	LDA D0	prendre exposant
D219	CMP #90	D2AB	CMP #90	comparer pour #8000
D21B	BCC D226	D2AD	BCC D2E8	inférieur, c'est bon
D21D	LDA #05	D2AF	LDA #97	
D21F	LDY #D2	D2B1	LDY #D2	AY pointe sur -#8000
D221	JSR \$DF34	D2B3	JSR \$DF4C	comparer (AY) et ACC1
D224	BNE D2A0	D2B6	BNE D336	'ILLEGAL QUANTITY ERROR' si < ou =
D226	JMP \$DF74	D2B8	JMP \$DF8C	ACC1 --> entier (#D4-#D3-#D2-#D1)

Traiter un tableau

Principe: on se débrouille pour avoir toujours au sommet de la pile le nom de la variable, son type, et le nombre de dimensions, tout en empilant les composantes de chaque dimensions. On échange constamment les drapeaux et les composantes, qui font tous deux 2 octets. Il est aussi nécessaire de sauver le nom que le type du tableau, car l'évaluation des composantes modifient ces variables systèmes.

FIGURE D0-A

Etat de la pile lors de l'évaluation des composantes d'un tableau.

ADRESSE	H
RETOUR	L
FLG CHAINE	
2ème carac.	
1er carac.	

ADRESSE	H
RETOUR	L
composante	H
0	L
composante	H
1	L
FLG ENTIER	
FLG CHAINE	
2ème carac.	
1er carac.	

.....	D2BB	LDA 2B	prendre drapeau autorisation	
.....	D2BD	BNE D306	si non nul (#40), simplement adresse début.	
D229	LDA 27	D2BF	LDA 27	drapeau consultation
D22E	ORA 29	D2C1	ORA 29	en même temps que b7 dit si entier
D22D	PHA	D2C3	PHA	et on sauve
D22E	LDA 28	D2C4	LDA 28	drapeau chaine
D230	PHA	D2C6	PHA	on le sauve aussi
D231	LDY #00	D2C7	LDY #00	initialiser le compteur de dimensions
D233	TYA	D2C9	TYA	
D234	PHA	D2CA	PHA	sauver la dimension courante
D235	LDA B5	D2CB	LDA B5	
D237	PHA	D2CD	PHA	et aussi nom tableau
D238	LDA B4	D2CE	LDA B4	
D23A	PHA	D2D0	PHA	les 2 caractères

D23B JSR \$D20A	D2D1 JSR \$D29C	prendre composante de la dimension courante
D23E PLA	D2D4 PLA	
D23F STA B4	D2D5 STA B4	et récupérer le nom de la variable
D241 PLA	D2D7 PLA	
D242 STA B5	D2D8 STA B5	
D244 PLA	D2DA PLA	
D245 TAY	D2DB TAY	et le numéro de la dimension courante
D246 TSX	D2DC TSX	
D247 LDA @102,X	D2DD LDA @102,X	on prend le drapeau entier/consultation
D24A PHA	D2E0 PHA	et on le remet plus accessible
D24B LDA @101,X	D2E1 LDA @101,X	idem pour le drapeau chaîne
D24E PHA	D2E4 PHA	qui est maintenant au sommet
D24F LDA D3	D2E5 LDA D3	on remplace par la composante
D251 STA @102,X	D2E7 STA @102,X	pois fort
D254 LDA D4	D2EA LDA D4	
D256 STA @101,X	D2EC STA @101,X	puis poids faible
D259 INY	D2EF INY	on prépare la dimension suivante
D25A JSR \$00E8	D2F0 JSR \$00E8	et on prend le caractère courant
D25D CMP #','	D2F3 CMP #','	une autre dimension ?
D25F BEQ D233	D2F5 BEQ D2C9	oui, on recommence
D261 STY 26	D2F7 STY 26	non, on sauve le nombre de dimension
D263 JSR \$CFD3	D2F9 JSR \$D05F	et on demande une ')'
D266 PLA	D2FC PLA	on récupère le drapeau chaîne
D267 STA 28	D2FD STA 28	
D269 PLA	D2FF PLA	et le drapeau mixte entier/consultation
D26A STA 29	D300 STA 29	seul b7 importe pour le drapeau entier
D26C AND #7F	D302 AND #7F	en revanche b7 ne doit pas influencer
D26E STA 27	D304 STA 27	le drapeau consultation

Trouver le tableau

Principe: aussi simple que pour une variable simple, mais on saute d'un tableau à l'autre grâce à la longueur du tableau.

D270 LDX 9E	D306 LDX 9E	
D272 LDA 9F	D308 LDA 9F	prendre début de la zone des tableaux
D274 STX CE	D30A STX CE	
D276 STA CF	D30C STA CF	et sauver pour pointeur
D278 CMP A1	D30E CMP A1	comparer à la fin des tableaux
D27A BNE D280	D310 BNE D316	pas encore atteint, on continue
D27C CPX A0	D312 CPX A0	on compare aussi le poids faible
D27E BEQ D2B9	D314 BEQ D355	c'est la fin et on n'a pas trouvé: on crée
D280 LDY #00	D316 LDY #00	préparer l'index
D282 LDA (CE),Y	D318 LDA (CE),Y	premier caractère

D284	INY	D31A	INY	
D285	CMP B4	D31B	CMP B4	c'est déjà pas bon, on passe au suivant
D287	BNE D28F	D31D	BNE D325	
D289	LDA B5	D31F	LDA B5	deuxième caractère
D28B	CMP (CE),Y	D321	CMP (CE),Y	
D28D	BEQ D2A5	D323	BEQ D33B	on l'a trouvé !
D28F	INY	D325	INY	passer au suivant: on index la longueur
D290	LDA (CE),Y	D326	LDA (CE),Y	
D292	CLC	D328	CLC	
D293	ADC CE	D329	ADC CE	et on l'ajoute au pointeur courant
D295	TAX	D32B	TAX	poids faible dans X
D296	INY	D32C	INY	
D297	LDA (CE),Y	D32D	LDA (CE),Y	et idem pour le poids fort
D299	ADC CF	D32F	ADC CF	
D29B	BCC D274	D331	BCC D30A	inconditionnel: on continue la recherche...
D29D	LDX #6B	D333	LDX #6B	'BAD SUBSCRIPT ERROR'
D29F	BYT #2C	D335	BYT #2C	
D2A0	LDX #35	D336	LDX #35	'ILLEGAL QUANTITY ERROR'
D2A2	JMP \$C485	D338	JMP \$C47E	

Le tableau est trouvé

D2A5	LDX #78	D33B	LDX #78	préparer 'REDIM'D ARRAY ERROR'
D2A7	LDA 27	D33D	LDA 27	drapeau consultation
D2A9	BNE D2A2	D33F	BNE D338	erreur si déclaration
.....		D341	LDA 2B	drapeau autorisation
.....		D343	BEQ D347	sauter si OK
.....		D345	SEC	si on voulait juste l'adresse, on sort
.....		D346	RTS	C=1 indique qu'on l'a trouvé
D2AB	JSR \$D1F4	D347	JSR \$D286	calculer l'adresse effective du tableau
D2AE	LDA 26	D34A	LDA 26	prendre le nombre de dimension
D2B0	LDY #04	D34C	LDY #04	
D2B2	CMP (CE),Y	D34E	CMP (CE),Y	et le comparer à valeur réelle
D2B4	BNE D29D	D350	BNE D333	si pas pareil, erreur !
D2B6	JMP \$D343	D352	JMP \$D3EB	si OK, calculer l'adresse de l'élément.

CREER UNE MATRICE

.....	D355	LDA 2B	prendre drapeau d'autorisation
.....	D357	BEQ D361	OK, on continue

Sortie de RECALL:Tableau non dimensionné

.....	D359	JSR \$E93D	reconfigurer le VIA	
.....	D35C	LDX #2A	'OUT OF DATA ERROR'	
.....	D35E	JMP \$C47E		
D2B9	JSR \$D1F4	D361	JSR \$D286	calcul du début effectif de la matrice
D2BC	JSR \$C448	D364	JSR \$C444	et vérifier qu'il y a la place
D2BF	LDA #00	D367	LDA #00	initialiser longueur poids faible
D2C1	TAY	D369	TAY	préparer index
D2C2	STA E1	D36A	STA E1	et longueur poids fort à 0 pour l'instant
D2C4	LDX #05	D36C	LDX #05	initialiser longueur d'un élément réel
D2C6	LDA B4	D36E	LDA B4	premier caractère du nom
D2C8	STA (CE),Y	D370	STA (CE),Y	et le sauver
D2CA	BPL D2CD	D372	BPL D375	si réel,conserver la longueur
D2CC	DEX	D374	DEX	longueur élément=4 pour l'instant si entier
D2CD	INY	D375	INY	
D2CE	LDA B5	D376	LDA B5	deuxième caractère du nom
D2D0	STA (CE),Y	D378	STA (CE),Y	et le sauver
D2D2	BPL D2D6	D37A	BPL D37E	si réel,conserver la longueur
D2D4	DEX	D37C	DEX	
D2D5	DEX	D37D	DEX	si pas réel,3 pour chaîne et 2 pour entier
D2D6	STX E0	D37E	STX E0	sauver la longueur poids faible
D2D8	LDA 26	D380	LDA 26	prendre nombre de dimensions
D2DA	INY	D382	INY	ajuster Y
D2DB	INY	D383	INY	
D2DC	INY	D384	INY	sur le nombre de dimensions
D2DD	STA (CE),Y	D385	STA (CE),Y	et le sauver
D2DF	LDX #0B	D387	LDX #0B	initialiser composante par défaut (11)
D2E1	LDA #00	D389	LDA #00	poids fort aussi
D2E3	BIT 27	D38B	BIT 27	déclaration implicite ou DIM ?
D2E5	BVC D2EF	D38D	BVC D397	sauter si implicite (on garde 11)
D2E7	PLA	D38F	PLA	récupérer composante poids faible
D2E8	CLC	D390	CLC	et ajuster (élément No 0)
D2E9	ADC #01	D391	ADC #01	
D2EB	TAX	D393	TAX	et préciser poids faible
D2EC	PLA	D394	PLA	prendre poids fort
D2ED	ADC #00	D395	ADC #00	ajuster éventuellement
D2EF	INY	D397	INY	
D2F0	STA (CE),Y	D398	STA (CE),Y	et placer poids fort
D2F2	INY	D39A	INY	
D2F3	TXA	D39B	TXA	
D2F4	STA (CE),Y	D39C	STA (CE),Y	puis poids faible (Attention !)
D2F6	JSR \$D3A5	D39E	JSR \$D44D	calculer la longueur courante du tableau

D2F9	STX E0	D3A1	STX E0	et la sauver
D2FB	STA E1	D3A3	STA E1	
D2FD	LDY 91	D3A5	LDY 91	récupérer Y (sauvé par #D3A5/#D44D)
D2FF	DEC 26	D3A7	DEC 26	passer à la dimension suivante
D301	BNE D2DF	D3A9	BNE D387	s'il en reste...
D303	ADC C8	D3AB	ADC C8	ajuster l'adresse de fin (C=0)
D305	BCS D364	D3AD	BCS D40C	si dépassement, 'OUT OF MEMORY ERROR'
D307	STA C8	D3AF	STA C8	on sauve le poids fort
D309	TAY	D3B1	TAY	et on sauve dans Y le poids fort
D30A	TXA	D3B2	TXA	prendre poids faible
D30B	ADC C7	D3B3	ADC C7	on ajoute aussi
D30D	BCC D312	D3B5	BCC D3BA	et on n'oublie pas le report éventuel
D30F	INY	D3B7	INY	
D310	BEQ D364	D3B8	BEQ D40C	si dépassement, erreur
D312	JSR \$C448	D3BA	JSR \$C444	y-a-t-il la place ?
D315	STA A0	D3BD	STA A0	
D317	STY A1	D3BF	STY A1	oui, on ajuste le haut des tableaux
D319	LDA #00	D3C1	LDA #00	préparer pour remplir de 00
D31B	INC E1	D3C3	INC E1	ajuster longueur zone à effacer (DEC:BNE)
D31D	LDY E0	D3C5	LDY E0	poids faible de la longueur
D31F	BEQ D326	D3C7	BEQ D3CE	si 0, pas de morceau de page
D321	DEY	D3C9	DEY	
D322	STA (C7),Y	D3CA	STA (C7),Y	
D324	BNE D321	D3CC	BNE D3C9	vider jusqu'à la fin de la page
D326	DEC C0	D3CE	DEC C8	page suivante pointeur
D328	DEC E1	D3D0	DEC E1	et aussi compteur
D32A	BNE D321	D3D2	BNE D3C9	il en reste, on continue
D32C	INC C8	D3D4	INC C8	on réajuste car décrémenté une fois de trop
D32E	SEC	D3D6	SEC	
D32F	LDA A0	D3D7	LDA A0	fin du tableau
D331	SBC CE	D3D9	SBC CE	-début=Longueur du tableau
D333	LDY #02	D3DB	LDY #02	
D335	STA (CE),Y	D3DD	STA (CE),Y	et la sauver
D337	LDA A1	D3DF	LDA A1	et on n'oublie pas le poids fort
D339	INY	D3E1	INY	
D33A	SBC CF	D3E2	SBC CF	
D33C	STA (CE),Y	D3E4	STA (CE),Y	que l'on sauve aussi
D33E	LDA 27	D3E6	LDA 27	tester si DIM
D340	BNE D3A4	D3E8	BNE D44C	oui, c'est fini
D342	INY	D3EA	INY	non, on indexe le nombre d'élément

Calculer l'adresse d'un élément

Principe: voir le codage d'une matrice (chapitre IV B) 2-).

D343	LDA (CE),Y	D3EB	LDA (CE),Y	prendre nombre de dimensions
D345	STA 26	D3ED	STA 26	et le sauver
D347	LDA #00	D3EF	LDA #00	
D349	STA E0	D3F1	STA E0	initialiser résultat
D34B	STA E1	D3F3	STA E1	à 0 pour l'instant.
D34D	INY	D3F5	INY	indexer la composante
D34E	PLA	D3F6	PLA	
D34F	TAX	D3F7	TAX	récupérer composante sur la pile
D350	STA D3	D3F8	STA D3	et sauver (poids faible)
D352	PLA	D3FA	PLA	
D353	STA D4	D3FB	STA D4	et idem poids fort
D355	CMP (CE),Y	D3FD	CMP (CE),Y	comparer à maxi permis par DIM
D357	BCC D367	D3FF	BCC D40F	si plus petit,c'est bon
D359	BNE D361	D401	BNE D409	'BAD SUBSCRIPIT'
D35B	INY	D403	INY	ajuster index
D35C	TXA	D404	TXA	reprenre poids faible
D35D	CMP (CE),Y	D405	CMP (CE),Y	et comparer aussi
D35F	BCC D368	D407	BCC D410	si plus petit,c'est bon
D361	JMP \$D29D	D409	JMP \$D333	'BAD SUBSCRIPIT'
D364	JMP \$C483	D40C	JMP \$C47C	'OUT OF MEMORY'
D367	INY	D40F	INY	
D368	LDA E1	D410	LDA E1	prendre le numéro d'élément
D36A	ORA E0	D412	ORA E0	c'est 0 pour l'instant ?
D36C	CLC	D414	CLC	ajuster C si saut
D36D	BEQ D379	D415	BEQ D421	et sauter la multiplication (0xX=0)
D36F	JSR \$D3A5	D417	JSR \$D44D	calculer numéro de l'élément dans XY
D372	TXA	D41A	TXA	et ajouter valeur de la composante
D373	ADC D3	D41B	ADC D3	poids faible
D375	TAX	D41D	TAX	et on sauve toujours dans X
D376	TYA	D41E	TYA	idem pour le poids fort de la composante
D377	LDY 91	D41F	LDY 91	on récupère l'index
D379	ADC D4	D421	ADC D4	
D37B	STX E0	D423	STX E0	on sauve le poids faible
D37D	DEC 26	D425	DEC 26	a-t-on pris en compte toutes composantes ?
D37F	BNE D34B	D427	BNE D3F3	non,on continue
D381	STA E1	D429	STA E1	sauver poids fort du numéro de l'élément
D383	LDX #05	D42B	LDX #05	X=Longueur d'un élément réel
D385	LDA B4	D42D	LDA B4	
D387	BPL D38A	D42F	BPL D432	conserver si réel
D389	DEX	D431	DEX	X=4 si entier
D38A	LDA B5	D432	LDA B5	
D38C	BPL D390	D434	BPL D438	conserver si réel
D38E	DEX	D436	DEX	
D38F	DEX	D437	DEX	2 pour entier,3 pour chaine

D390 STX 97	D438 STX 97	et sauver
D392 LDA #00	D43A LDA #00	indiquer poids fort=0
D394 JSR \$D3AE	D43C JSR \$D456	et calculer numéro x longueur
D397 TXA	D43F TXA	
D398 ADC C7	D440 ADC C7	ajouter à l'adresse de début du tableau
D39A STA B6	D442 STA B6	et sauver
D39C TYA	D444 TYA	
D39D ADC C8	D445 ADC C8	idem poids fort
D39F STA B7	D447 STA B7	sauver aussi
D3A1 TAY	D449 TAY	et mettre l'adresse
D3A2 LDA B6	D44A LDA B6	dans AY et #B6-#B7
D3A4 RTS	D44C RTS	

Calculer dans XA et XY #E0-#E1xcomposante

Entrée: #CE pointe sur le début du tableau, Y sur la composante de la dimension, et #E0-E1 contient soit le numéro de l'élément (si on vient du calcul d'adresse) soit le déplacement dans le tableau (si on vient de la création).

Sortie: Y en #91, XA=XY=#E0-#E1 x composante on a aussi C=0.

D3A5 STY 91	D44D STY 91	sauver l'index
D3A7 LDA (CE),Y	D44F LDA (CE),Y	prendre composante poids faible
D3A9 STA 97	D451 STA 97	et la sauver
D3AB DEY	D453 DEY	
D3AC LDA (CE),Y	D454 LDA (CE),Y	prendre composante poids fort
D3AE STA 98	D456 STA 98	et sauver aussi
D3B0 LDA #10	D458 LDA #10	il y aura 16 décalages
D3B2 STA CC	D45A STA CC	et sauver compteur
D3B4 LDX #00	D45C LDX #00	résultat poids faible =0
D3B6 LDY #00	D45E LDY #00	résultat poids fort aussi
D3B8 TXA	D460 TXA	
D3B9 ASL A	D461 ASL A	décaler le résultat
D3BA TAX	D462 TAX	
D3BB TYA	D463 TYA	
D3BC ROL A	D464 ROL A	et aussi poids fort
D3BD TAY	D465 TAY	
D3BE BCS D364	D466 BCS D40C	c'est trop long: 'OUT OF MEMORY ERROR'
D3C0 ASL E0	D468 ASL E0	
D3C2 ROL E1	D46A ROL E1	décaler multiplicande
D3C4 BCC D3D1	D46C BCC D479	
D3C6 CLC	D46E CLC	si il sort 1,
D3C7 TXA	D46F TXA	on ajoute la composante
D3C8 ADC 97	D470 ADC 97	poids faible
D3CA TAX	D472 TAX	et on sauve le résultat

D3CB TYA	D473 TYA	idem pour le poids faible
D3CC ADC 98	D474 ADC 98	
D3CE TAY	D476 TAY	
D3CF BCS D364	D477 BCS D48C	dépassement: erreur
D3D1 DEC CC	D479 DEC CC	encore un décalage ?
D3D3 BNE D388	D47B BNE D468	oui, on continue.
D3D5 RTS	D47D RTS	

'FRE' (FONCTION)

Principe: on réorganise les chaînes pour qu'elles occupent un espace minimum, et on calcule l'espace laissé libre. L'argument peut être indifféremment numérique ou chaîne, il ne sert de toutes façons à rien.

Bogue: sur la V1.0, le type du résultat n'est pas forcé à numérique. Donc, A=FRE("") déclenche un TYPE MISMATCH ERROR.

D3D6 LDA 28	D47E LDA 28	prendre type de l'argument
D3D8 BEQ D3DD	D480 BEQ D485	si numérique, on saute
D3DA JSR \$D715	D482 JSR \$D7D8	si chaîne, on enlève la réservation
D3DD JSR \$D595	D485 JSR \$D658	en tous cas on réorganise les chaînes
D3E0 SEC	D488 SEC	et on calcule l'espace disponible
D3E1 LDA A2	D489 LDA A2	
D3E3 SBC A8	D48B SBC A8	c'est à dire plus basse chaîne
D3E5 TAY	D48D TAY	moins plus haut tableau
D3E6 LDA A3	D48E LDA A3	
D3E8 SBC A1	D490 SBC A1	on a le résultat dans YA
.....	D492 LDX #88	on indique que le résultat
.....	D494 STX 28	est numérique
D3EA JMP \$D8D5	D496 JMP \$DF48	YA --> ACC1 (non signé)

YA --> ACC1 (SIGNE)

D3ED LDX #88	D499 LDX #88	
D3EF STX 28	D49B STX 28	forcer résultat numérique
D3F1 STA D1	D49D STA D1	sauver poids fort
D3F3 STY D2	D49F STY D2	et poids faible
D3F5 LDX #98	D4A1 LDX #98	indiquer exposant
D3F7 JMP \$DF1D	D4A3 JMP \$DF2C	et ajuster la mantisse

'POS' (FONCTION)

Bogue: sur la V1.1, un cas donne un résultat erronné: si on veut le résultat du clavier et qu'on est sur l'imprimante, il aurait fallu faire pour le clavier la même chose que pour l'imprimante.

Compte tenu du fait que sur la V1.0, la fonction n'est pas prévue pour l'imprimante, il n'y a pas de bogue. Les programmeurs s'étaient sans doute déjà aperçus que #30 était décalé, puisque la valeur est prise en #269. De là à corriger la bogue...

.....	D4A6	JSR	#D8CB	ACC1 --> X	
.....	D4A9	TXA		et X dans A !	
.....	D4AA	BEQ	D4B4	si argument=0, c'est le clavier	
.....	D4AC	LDY	#258	sinon, c'est l'imprimante	
.....	D4AF	BIT	#2F1	mais au fait, sommes-nous sur l'imprimante ?	
.....	D4E2	BPL	D4B6	oui, c'est la bonne valeur	
D3FA	LDY	#269	D4B4	LDY 30	prendre valeur courante

Y --> ACC1 (non signé)

D3FD	LDA	#00	D4B6	LDA	#00	poids fort=0
D3FF	BEQ	D3ED	D4B8	BEQ	D499	et mettre résultat dans ACC1

'DEF' (COMMANDE)

D401	CMP	#&USR	D4BA	CMP	#&USR	est-ce DEF USR ?
D403	BNE	D426	D4BC	BNE	D4DF	non, on saute

Traiter DEF USR

D405	JSR	#00E2	D4BE	JSR	#00E2	on saute USR
D408	LDA	#&=	D4C1	LDA	#&=	on demande un '='
D40A	JSR	#CFDB	D4C3	JSR	#D067	
D40D	JSR	#E79D	D4C6	JSR	#E853	et on évalue l'expression
D410	LDA	33	D4C9	LDA	33	on récupère la valeur
D412	LDY	34	D4CB	LDY	34	(inutile, elle est dans YA)
D414	STA	22	D4CD	STA	22	et on modifie
D416	STY	23	D4CF	STY	23	le vecteur
D418	RTS		D4D1	RTS		

INTERDIRE MODE DIRECT

D419	LDA A9	D4D2	LDX A9	prendre numéro de ligne
D41B	INX	D4D4	INX	tester si #FF
D41C	BNE D3A4	D4D5	BNE D4D1	non, on sort
D41E	LDX #95	D4D7	LDX #95	oui, 'ILLEGAL DIRECT'
D420	BYT #2C	D4D9	BYT #2C	sauter l'instruction suivante
D421	LDX #E5	D4DA	LDX #E5	'UNDEF'D FONCTION'
D423	JMP \$C485	D4DC	JMP \$C47E	

Traiter DEF FN()

Principe: on saisit l'adresse de la variable, puis on empile les 5 caractères (adresse de la variable et adresse de la définition, ainsi qu'une valeur bidon. Cette valeur bidon est d'ailleurs le premier caractère de la définition). Ces valeurs sont ensuite dépilées et envoyées dans la définition de la fonction.

D426	JSR \$D454	D4DF	JSR \$D50D	prendre adresse de la fonction
D429	JSR \$D419	D4E2	JSR \$D4D2	interdire le mode direct
D42C	JSR \$CFD6	D4E5	JSR \$D062	demander '{'
D42F	LDA #80	D4E8	LDA #80	indiquer pas d'entier
D431	STA 2B	D4EA	STA 2B	
D433	JSR \$D0FC	D4EC	JSR \$D188	prendre adresse de la variable
D436	JSR \$CE7A	D4EF	JSR \$CF06	vérifier pas de chaîne
D439	JSR \$CFD3	D4F2	JSR \$D05F	demander '}'
D43C	LDA #&=	D4F5	LDA #&=	
D43E	JSR \$CFDB	D4F7	JSR \$D067	et demander '='
D441	PHA	D4FA	PHA	sauver 1er caractère de la définition
D442	LDA B7	D4FB	LDA B7	prendre adresse de la variable
D444	PHA	D4FD	PHA	et la sauver
D445	LDA B6	D4FE	LDA B6	
D447	PHA	D500	PHA	idem pour le poids faible
D448	LDA EA	D501	LDA EA	
D44A	PHA	D503	PHA	sauver TXTPTR
D44B	LDA E9	D504	LDA E9	
D44D	PHA	D506	PHA	(c'est l'adresse de la définition.)
D44E	JSR \$CA0A	D507	JSR \$CA3C	aller à la fin de l'instruction, via DATA
D451	JMP \$D4C2	D50A	JMP \$D57D	et affecter la fonction.

Prendre l'adresse de la fonction

Entrée: TXTPTR pointe sur FN

Sortie: #BD-#BE contient l'adresse de la fonction.

D454	LDA #&FN	D50D	LDA #&FN	demandeur FN
D456	JSR %CFDB	D50F	JSR %D067	
D459	ORA #80	D512	ORA #80	ajuster le code de la première lettre
.....		D514	LDX #80	interdire les entiers
D45B	STA 2B	D516	STX 2B	
D45D	JSR %D103	D518	JSR %D18F	prendre adresse de la fonction
D460	STA BD	D51B	STA BD	
D462	STY BE	D51D	STY BE	et la sauver
D464	JMP %CE7A	D51F	JMP %CF06	vérifier pas chaîne

Evaluer une fonction

Principe: on saisit l'adresse de la fonction, que l'on sauve sur la pile pour évaluer le paramètre (pour le cas où ce paramètre contiendrait lui aussi des appels à une fonction). Ensuite, on sauve sur la pile la valeur de la variable, qui ne doit pas être affectée.

La variable prend ensuite la valeur du paramètre, et on évalue la fonction, que l'on sauve. Il ne reste plus qu'à récupérer ni vu ni connu l'ancienne valeur de la variable, qui apparaît inchangée.

D467	JSR %D454	D522	JSR %D50D	trouver l'adresse de la fonction
D46A	LDA BE	D525	LDA BE	et sauver son adresse
D46C	PHA	D527	PHA	
D46D	LDA BD	D528	LDA BD	idem poids faible
D46F	PHA	D52A	PHA	
D470	JSR %CFCD	D52B	JSR %D059	évaluer la variable
D473	JSR %CE7A	D52E	JSR %CF06	vérifier numérique
D476	PLA	D531	PLA	récupérer adresse fonction
D477	STA BD	D532	STA BD	
D479	PLA	D534	PLA	
D47A	STA BE	D535	STA BE	et aussi poids fort
D47C	LDY #02	D537	LDY #02	
D47E	LDA (BD),Y	D539	LDA (BD),Y	prendre adresse de la variable
D480	STA B6	D53B	STA B6	et la sauver
D482	TAX	D53D	TAX	dans X aussi
D483	INY	D53E	INY	
D484	LDA (BD),Y	D53F	LDA (BD),Y	idem pour le poids fort
D486	BEQ D421	D541	BEQ D4DA	si 0,UNDEF'D FONCTION
D488	STA B7	D543	STA B7	sinon sauver aussi
D48A	INY	D545	INY	Y=4
D48B	LDA (B6),Y	D546	LDA (B6),Y	sauver la valeur de la variable sur la pile

D48D	PHA	D548	PHA	de la fonctions
D48E	DEY	D549	DEY	
D48F	BPL D48B	D54A	BPL D546	
D491	LDY B7	D54C	LDY B7	XY=adresse de la variable
D493	JSR \$DEA5	D54E	JSR \$DEAD	AACCI --> (XY) (Y=# en sortant)
D496	LDA EA	D551	LDA EA	sauver TXTPTR
D498	PHA	D553	PHA	
D499	LDA E9	D554	LDA E9	
D49B	PHA	D556	PHA	et aussi poids faible
D49C	LDA (BD),Y	D557	LDA (BD),Y	prendre adresse de la définition
D49E	STA E9	D559	STA E9	dans TXTPTR
D4A0	INX	D55B	INX	
D4A1	LDA (BD),Y	D55C	LDA (BD),Y	poids fort aussi
D4A3	STA EA	D55E	STA EA	
D4A5	LDA B7	D560	LDA B7	sauver adresse de la fonction
D4A7	PHA	D562	PHA	
D4A8	LDA B6	D563	LDA B6	
D4AA	PHA	D565	PHA	poids faible aussi
D4AB	JSR \$CE77	D566	JSR \$CF03	évaluer la définition
D4AE	PLA	D569	PLA	
D4AF	STA BD	D56A	STA BD	récupérer adresse de la fonction
D4B1	PLA	D56C	PLA	
D4B2	STA BE	D56D	STA BE	en #BD-#BE cette fois
D4B4	JSR \$00E8	D56F	JSR \$00E8	la définition se termine correctement ?
D4B7	BEQ D4BC	D572	BEQ D577	
D4B9	JMP \$CFE4	D574	JMP \$D070	non, 'SYNTAX ERROR'
D4BC	PLA	D577	PLA	oui, on récupère
D4BD	STA E9	D578	STA E9	TXTPTR pour reprendre le cours normal
D4BF	PLA	D57A	PLA	du programme
D4C0	STA EA	D57B	STA EA	poids faible aussi

Affecter une fonction, récupérer la valeur initiale du paramètre

D4C2	LDY #00	D57D	LDY #00	indexer l'adresse de définition
D4C4	PLA	D57F	PLA	récupérer poids faible définition
D4C5	STA (BD),Y	D580	STA (BD),Y	(ou l'exposant du paramètre) et sauver
D4C7	PLA	D582	PLA	
D4C8	INX	D583	INX	
D4C9	STA (BD),Y	D584	STA (BD),Y	idem pour le poids fort (ou Octet 1)
D4CB	PLA	D586	PLA	
D4CC	INX	D587	INX	récupère adresse fonction (ou octet 2)
D4CD	STA (BD),Y	D588	STA (BD),Y	et la sauver
D4CF	PLA	D58A	PLA	
D4D0	INX	D58B	INX	

D4D1	STA (BD),Y	D58C	STA (BD),Y	idem poids fort adresse (ou octet 3)
D4D3	PLA	D58E	PLA	récupérer bidon ou octet 4
D4D4	INY	D58F	INY	
D4D5	STA (BD),Y	D590	STA (BD),Y	et le sauver,et c'est tout.
D4D7	RTS	D592	RTS	

D) LA GESTION DES CHAINES

1-Evaluation et réservation

'STR\$' (FONCTION)

Bogue: sur V1.0, le premier caractère est un #02 dans le cas d'un nombre positif, à cause de #E0D3.

Remarque: le nombre est stocké à partir de #00FF au lieu de #100, car une chaîne qui débute en page 0 est considérée comme temporaire, ce qui doit être le cas pour un nombre.

D4D8	JSR \$CE7A	D593	JSR \$CF06	vérifier argument numérique
D4DB	LDY #00	D596	LDY #00	placer le nombre en #00FF
D4DD	JSR \$E0D3	D598	JSR \$E0D7	et faire la conversion
D4E0	PLA	D59B	PLA	dépiler adresse de retour
D4E1	PLA	D59C	PLA	pour éviter vérification numérique
D4E2	LDA #FF	D59D	LDA #FF	(Cf #D042/#D0CE)
D4E4	LDY #00	D59F	LDY #00	AY=adresse de la chaîne
D4E6	BEQ D4FA	D5A1	BEQ D5B5	inconditionnel:et évaluer la chaîne

D4E8	LDX D3	D5A3	LDX D3	
D4EA	LDY D4	D5A5	LDY D4	prendre adresse du descripteur
D4EC	STX BF	D5A7	STX BF	
D4EE	STY C0	D5A9	STY C0	et la sauver en #BF-#C0
D4F0	JSR \$D563	D5AB	JSR \$D61E	réserver une chaîne de longueur A
D4F3	STX D1	D5AE	STX D1	sauver adresse de la chaîne
D4F5	STY D2	D5B0	STY D2	
D4F7	STA D0	D5B2	STA D0	et aussi sa longueur
D4F9	RTS	D5B4	RTS	

EVALUER UNE CHAINE POINTEE PAR AY

Remarque: c'est la routine centrale de la gestion des chaines, puisque c'est elle qui empile les descripteurs dans la pile des descripteurs.

Principe: la longueur de la chaine est évaluée. ensuite, si la chaine est dans la page 0, c'est à dire mode direct ou nombre évalué par STR\$, une zone est réservée, et la chaine y est transférée.

Dans tous les cas, le descripteur est empilé dans la pile des descripteurs.

D4FA	LDX #' ''	D5B5	LDX #' ''	prendre code du guillemet
D4FC	STX 24	D5B7	STX 24	
D4FE	STX 25	D5B9	STX 25	
D500	STA DE	D5BB	STA DE	
D502	STY DF	D5BD	STY DF	sauver adresse de début pour pointeur
D504	STA D1	D5BF	STA D1	
D506	STY D2	D5C1	STY D2	et aussi pour référence dans ACC1
D508	LDY #FF	D5C3	LDY #FF	initialiser la longueur
D50A	INY	D5C5	INY	caractère suivant
D50B	LDA (DE),Y	D5C6	LDA (DE),Y	prendre caractère dans la chaine
D50D	BEQ D51B	D5C8	BEQ D5D6	si 0, c'est fini (premier terminateur)
D50F	CMP 24	D5CA	CMP 24	
D511	BEQ D517	D5CC	BEQ D5D2	
D513	CMP 25	D5CE	CMP 25	
D515	BNE D50A	D5D0	BNE D5C5	si aucun des deux, on continue
D517	CMP #' ''	D5D2	CMP #' ''	est-on sorti à cause d'un '' ?
D519	BEQ D51C	D5D4	BEQ D5D7	oui, sauter, C=1
D51B	CLC	D5D6	CLC	non, C=0
D51C	STY D0	D5D7	STY D0	sauver longueur
D51E	TYA	D5D9	TYA	
D51F	ADC DE	D5DA	ADC DE	et ajouter au début (+1 si guillemet)
D521	STA E0	D5DC	STA E0	et on sauve l'adresse de la fin
D523	LDX DF	D5DE	LDX DF	
D525	BCC D528	D5E0	BCC D5E3	
D527	INX	D5E2	INX	on ajuste aussi le poids fort
D528	STX E1	D5E3	STX E1	sauver aussi...
D52A	LDA DF	D5E5	LDA DF	poids fort du début
D52C	BNE D539	D5E7	BNE D5F4	sauter si programme ou ROM
D52E	TYA	D5E9	TYA	si direct ou décimal A=longueur
D52F	JSR \$D4E8	D5EA	JSR \$D5A3	on réserve une chaine temporaire
D532	LDX DE	D5ED	LDX DE	XY=adresse du début
D534	LDY DF	D5EF	LDY DF	
D536	JSR \$D6F7	D5F1	JSR \$D7B2	on transfère la chaine --> la zone réservée

D539	LDX #5	D5F4	LDX #5	on empile: prendre le pointeur
D53B	CPX #91	D5F6	CPX #91	la pile est-elle pleine ?
D53D	BNE D544	D5F8	BNE D5FF	non, on saute
D53F	LDX #C4	D5FA	LDX #C4	oui, 'FORMULA TOO COMPLEX ERROR'
D541	JMP \$C485	D5FC	JMP \$C47E	
D544	LDA D0	D5FF	LDA D0	prendre longueur
D546	STA #0,X	D601	STA #0,X	et sauver dans la pile
D548	LDA D1	D603	LDA D1	prendre poids faible adresse
D54A	STA #1,X	D605	STA #1,X	et sauver aussi
D54C	LDA D2	D607	LDA D2	de même pour le poids fort
D54E	STA #2,X	D609	STA #2,X	
D550	LDY #00	D60B	LDY #00	adresse du descripteur dans XY
D552	STX D3	D60D	STX D3	
D554	STY D4	D60F	STY D4	et on sauve nouvelle adresse du descripteur
D556	STY DF	D611	STY DF	
D558	DEY	D613	DEY	Y=#FF
D559	STY 28	D614	STY 28	indiquer type chaîne
D55B	STX 86	D616	STX 86	sauver ancien pointeur de pile
D55D	INX	D618	INX	
D55E	INX	D619	INX	
D55F	INX	D61A	INX	calculer le nouveau
D560	STX 85	D61B	STX 85	et le sauver
D562	RTS	D61D	RTS	

RESERVER UNE CHAÎNE DE LONGUEUR A

Entrée: A contient la longueur de la chaîne à réserver.

Sortie: s'il y a la place, #A4-#A5 pointe sur le début de la zone réservée, de même que XY et #A2-#A3.

A est conservé.

Principe: limpide. On essaye de placer la chaîne en dessous du plafond. S'il y a de la place, c'est gagné, il faut sinon tenter une réorganisation, après quoi c'est désespéré...

D563	LSR 2A	D61E	LSR 2A	indiquer pas encore de réorganisation
D565	PHA	D620	PHA	sauver la longueur
D566	EOR #FF	D621	EOR #FF	et compléter
D568	SEC	D623	SEC	vrai complément (ajouter 1)
D569	ADC A2	D624	ADC A2	soustraire longueur du plafond
D56B	LDY A3	D626	LDY A3	y compris le poids fort
D56D	BCS D570	D628	BCS D62B	

D56F DEY	D62A DEY	dans Y
D570 CPY A1	D62B CPY A1	au dessus des tableaux ?
D572 BCC D585	D62D BCC D640	non, traiter l'erreur
D574 BNE D57A	D62F BNE D635	oui, c'est bon
D576 CMP A0	D631 CMP A0	on sait pas: voyons le poids faible
D578 BCC D585	D633 BCC D640	c'est sur, pas de place
D57A STA A2	D635 STA A2	placer nouvelle adresse
D57C STY A3	D637 STY A3	de la plus basse chaine
D57E STA A4	D639 STA A4	
D580 STY A5	D63B STY A5	et aussi adresse de la chaine crée
D582 TAX	D63D TAX	adresse aussi dans XY
D583 PLA	D63E PLA	on reprend la longueur
D584 RTS	D63F RTS	
D585 LDX #4D	D640 LDX #4D	indexer 'OUT OF MEMORY'
D587 LDA 2A	D642 LDA 2A	réorganisation faite ?
D589 BMI D541	D644 BMI D5FC	oui, plus d'espoir: erreur
D58B JSR \$D595	D646 JSR \$D650	non, on tente une réorganisation
D58E LDA #80	D649 LDA #80	on indique qu'elle a été faite
D590 STA 2A	D64B STA 2A	(SEC:ROR aurait été mieux)
D592 PLA	D64D PLA	on récupère la longueur
D593 BNE D565	D64E BNE D620	inconditionnel: rééssayer

2-Réorganisation des chaines

REORGANISER LES CHAINES

Entrée: #C2=0

Sortie: Chaine réorganisées, et #A2 initialisé donc.

Remarque: La souplesse d'emploi des variables alphanumériques sous BASIC est liée entièrement à la gestion dynamique des chaines. Cette gestion dynamique, c'est cette routine.

Le problème: A chaque affectation de variable alpha, une nouvelle zone est réservée, en dessous du plafond, le plafond étant descendu.

Petit à petit, la zone des chaines se remplit de chaines inutiles, qui sont des valeurs temporaires ou d'anciennes valeurs. Il vient un moment où, à force de descendre, les chaines voudraient aller plus bas que la zone des tableaux. Il faut alors réorganiser les chaines, c'est à dire éliminer les chaines inutiles, ou plutôt ne garder que celles utiles.

Principe: les seules chaines utiles sont celles qui ont un descripteur: soit dans la zone des variables, dans la zone des tableaux, ou même dans la pile des descripteurs.

Le principe général est simple: on va se fixer un plafond temporaire (le HIMEM au début), et chercher la chaine qui s'en rapproche le plus, sans être au dessus toutefois, car elle aura été traitée lors de la passe précédente.

Lorsqu'on a trouvé la chaine correspondante, on la déplace de manière à la coller au plafond temporaire, et on place le nouveau plafond temporaire juste en dessous, et on recommence.

Pour être sur que la chaine est bien la plus haute, il faut décrire toutes les chaines à chaque étape. Le temps d'exécution sera donc globalement proportionnel au carré du nombre de chaines, ce qui explique la lenteur de la réorganisation.

Si on n'a trouvé aucune chaine correspondant aux critères, on arrête la réorganisation.

Le principe général peut s'illustrer par le schéma suivant (Figure D4-A).

Voici la signification des différentes variables employées:

#A2-#A4: plafond temporaire, évoluant peu à peu vers le plafond définitif.

#CE-#CF: adresse de la plus haute chaine (en dessous du plafond) courante. Ce pointeur est initialisé à la fin des tableaux et non à 0, pour éviter aux chaines stockées dans le texte Basic lui même.

#BD-#BE: adresse du descripteur de la plus haute variable courante. C'est lui qui sert aussi de drapeau pour savoir si la réorganisation est finie: initialisé à 0, il n'est touché que lorsqu'un chaine correspondants aux critères est trouvée.

#91-#92: pointeur des descripteurs.

#C2: longueur d'un élément: 3 pour la pile des descripteurs, 7 pour les variables, 3 pour les tableaux. Considéré au début comme valant 0. (voir initialisation basic)

#C4: longueur de l'élément de la plus haute chaine courante.

Voici de plus un organigramme de la routine

Figure D4-B

(voir page 170)

D595	LDX A6	D650	LDX A6	
D597	LDA A7	D652	LDA A7	prendre HIMEM
D599	STX A2	D654	STX A2	
D59B	STA A3	D656	STA A3	comme plafond courant

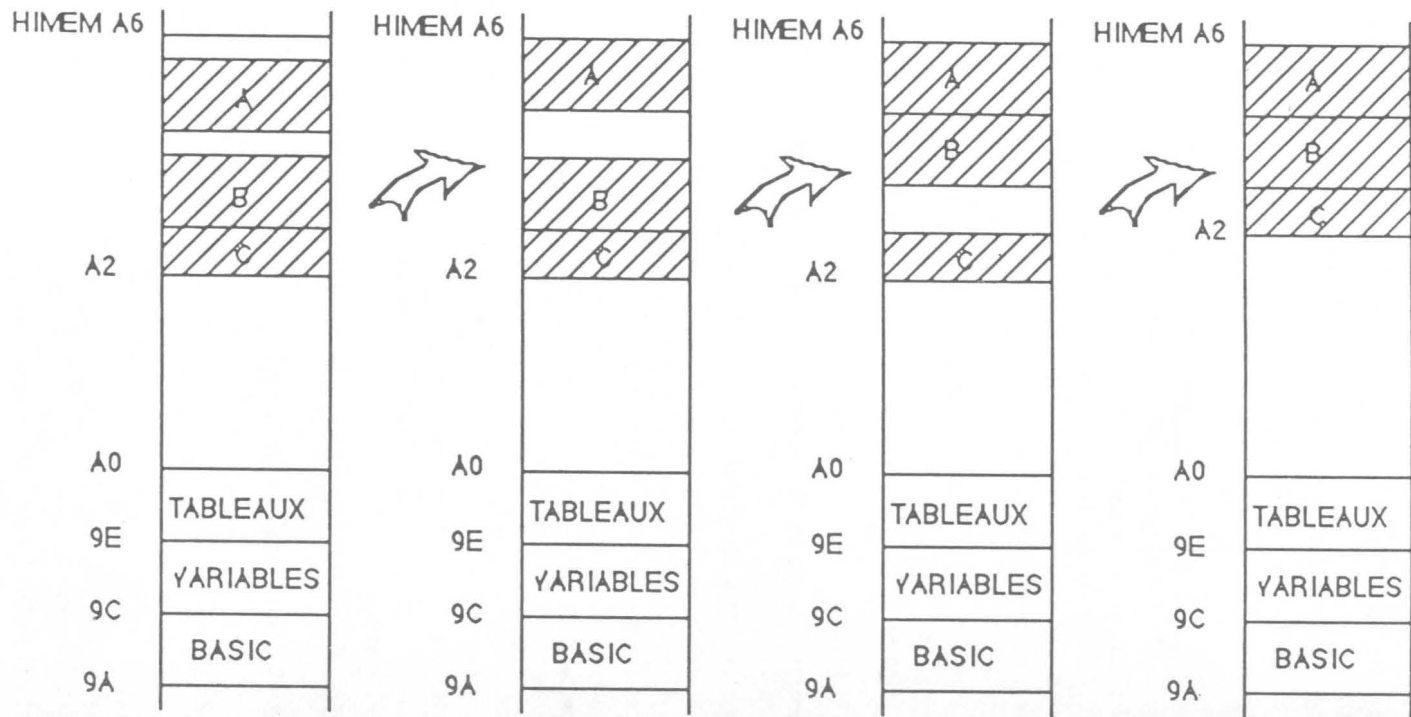


Figure D4-A

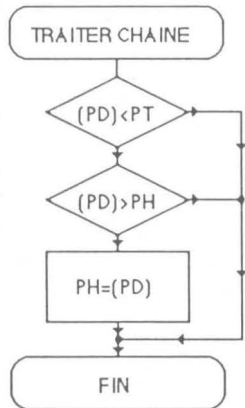
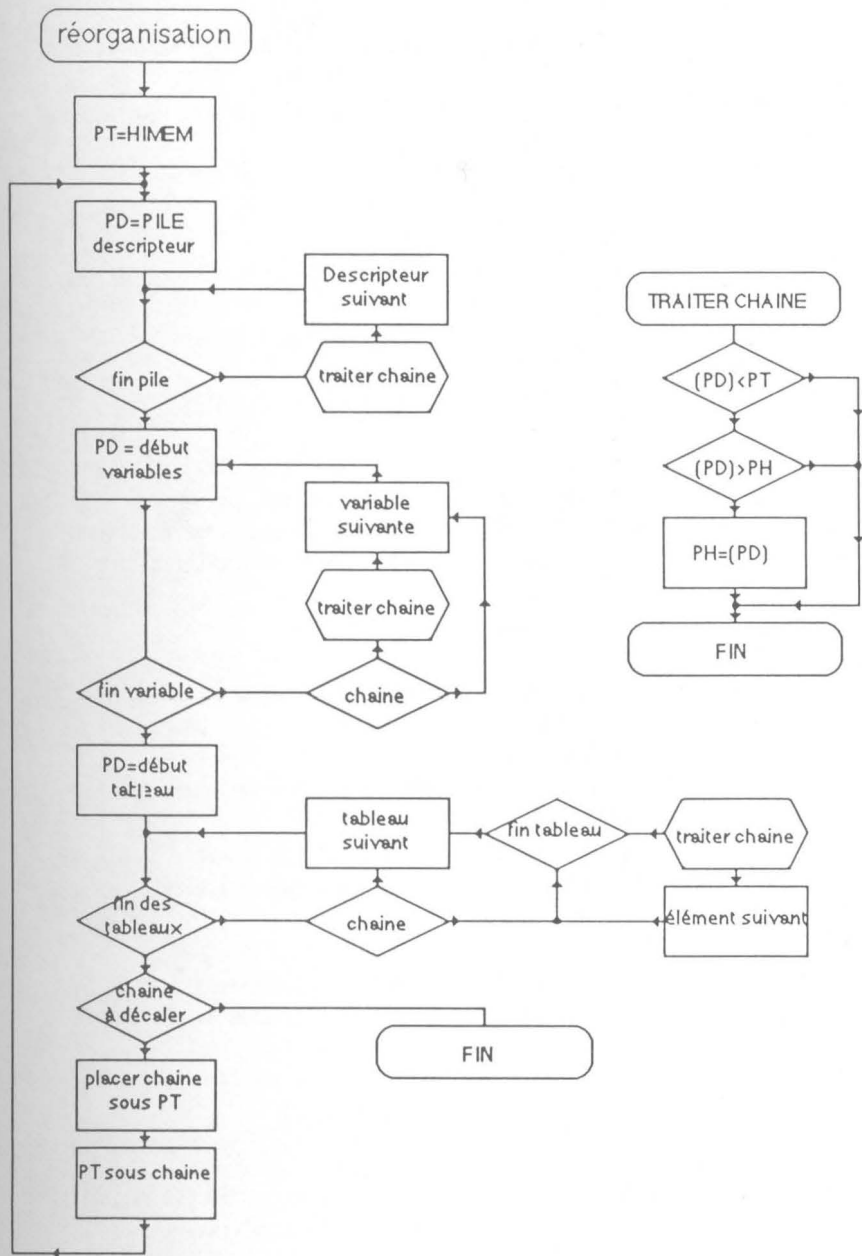


Figure D4-B

D59D	LDY #00	D658	LDY #00	
D59F	STY BE	D65A	STY BE	adresse de la plus haute variable
D5A1	STY BD	D65C	STY BD	à 0 pour l'instant
D5A3	LDA A0	D65E	LDA A0	prendre fin des tableaux
D5A5	LDX A1	D660	LDX A1	
D5A7	STA CE	D662	STA CE	plus basse chaine courante
D5A9	STX CF	D664	STX CF	

Décrire la pile des descripteurs

D5AB	LDA #88	D666	LDA #88	AX=pile des descripteurs
D5AD	LDX #00	D668	LDX #00	
D5AF	STA 91	D66A	STA 91	dans pointeur de travail
D5B1	STX 92	D66C	STX 92	
D5B3	CMP 85	D66E	CMP 85	fin de la pile atteinte ?
D5B5	BEQ D5BC	D670	BEQ D677	oui, passer aux variables
D5B7	JSR \$D636	D672	JSR \$D6F1	non, chercher la plus près du plafond
D5BA	BEQ D5B3	D675	BEQ D66E	inconditionnel: finir descripteurs

Décrire les variables

D5BC	LDA #07	D677	LDA #07	initialiser la longueur
D5BE	STA C2	D679	STA C2	d'une variable
D5C0	LDA 9C	D67B	LDA 9C	
D5C2	LDX 9D	D67D	LDX 9D	prendre début des variables
D5C4	STA 91	D67F	STA 91	
D5C6	STX 92	D681	STX 92	comme pointeur de travail
D5C8	CPX 9F	D683	CPX 9F	est-ce la fin des variables ?
D5CA	BNE D5D0	D685	BNE D68B	non, on continue
D5CC	CMP 9E	D687	CMP 9E	
D5CE	BEQ D5D5	D689	BEQ D690	oui, décrire les tableaux
D5D0	JSR \$D62C	D68B	JSR \$D6E7	chercher la plus près du plafond
D5D3	BEQ D5C8	D68E	BEQ D683	inconditionnel

Décrire les tableaux

D5D5	STA C7	D690	STA C7	début des tableaux (fin des variables)
D5D7	STX C8	D692	STX C8	dans le pointeur de travail
D5D9	LDA #03	D694	LDA #03	
D5DB	STA C2	D696	STA C2	initialiser longueur d'un élément
D5DD	LDA C7	D698	LDA C7	
D5DF	LDX C8	D69A	LDX C8	prendre adresse du tableau courant
D5E1	CPX A1	D69C	CPX A1	est-ce la fin ?

D5E3	BNE D5EC	D69E	BNE D6A7	non, on continue
D5E5	CMP A0	D6A0	CMP A0	
D5E7	BNE D5EC	D6A2	BNE D6A7	
D5E9	JMP \$D675	D6A4	JMP \$D730	oui, aller finir

Tester un tableau

D5EC	STA 91	D6A7	STA 91	sauver début du tableau
D5EE	STX 92	D6A9	STX 92	dans pointeur de travail
D5F0	LDY #00	D6AB	LDY #00	préparer l'index
D5F2	LDA (91),Y	D6AD	LDA (91),Y	premier caractère du nom
D5F4	TAX	D6AF	TAX	dans X
D5F5	INY	D6B0	INY	
D5F6	LDA (91),Y	D6B1	LDA (91),Y	le deuxième
D5F8	PHP	D6B3	PHP	sauver son signe suffit
D5F9	INY	D6B4	INY	
D5FA	LDA (91),Y	D6B5	LDA (91),Y	longueur du tableau poids faible
D5FC	ADC C7	D6B7	ADC C7	et on calcule l'adresse du prochain tableau
D5FE	STA C7	D6B9	STA C7	on resauve
D600	INY	D6BB	INY	
D601	LDA (91),Y	D6BC	LDA (91),Y	idem pour le poids fort
D603	ADC C8	D6BE	ADC C8	
D605	STA C8	D6C0	STA C8	
D607	PLP	D6C2	PLP	
D608	BPL D5DD	D6C3	BPL D698	on passe au suivant si tableau réel
D60A	TXA	D6C5	TXA	
D60B	BMI D5DD	D6C6	BMI D698	de même si tableau entier
D60D	INY	D6C8	INY	indexer la dimension
D60E	LDA (91),Y	D6C9	LDA (91),Y	prendre la dimension
D610	LDY #00	D6CB	LDY #00	et calculer la place de l'entête
D612	ASL A	D6CD	ASL A	x2 (2 octets pour chaque composante)
D613	ADC #05	D6CE	ADC #05	+5 (constante:2 nom,2 longueur,1 dimension)
D615	ADC 91	D6D0	ADC 91	et on ajuste
D617	STA 91	D6D2	STA 91	le pointeur de travail
D619	BCC D61D	D6D4	BCC D6D8	au début effectif du tableau
D61B	INC 92	D6D6	INC 92	sans oublier le poids fort
D61D	LDX 92	D6D8	LDX 92	tester si on est à la fin du tableau
D61F	CPX C8	D6DA	CPX C8	
D621	BNE D627	D6DC	BNE D6E2	non, on continue
D623	CMP C7	D6DE	CMP C7	
D625	BEQ D5E1	D6E0	BEQ D69C	oui, passer au tableau suivant
D627	JSR \$D636	D6E2	JSR \$D6F1	non, traiter l'élément
D62A	BEQ D61F	D6E5	BEQ D6DA	et passer au suivant

Traiter une variable

D62C	LDA (91),Y	D6E7	LDA (91),Y	premier caractère du nom
D62E	BMI D665	D6E9	BMI D720	c'est un entier, passer à la suivante
D630	INY	D6EB	INY	
D631	LDA (91),Y	D6EC	LDA (91),Y	deuxième
D633	BPL D665	D6EE	BPL D720	c'est un réel, variable suivante aussi.
D635	INY	D6F0	INY	ajuster Y sur le descripteur

Traiter l'élément pointé par #91-#92 , indexé par Y

D636	LDA (91),Y	D6F1	LDA (91),Y	prendre la longueur
D638	BEQ D665	D6F3	BEQ D720	chaîne vide, on passe à la suite
D63A	INY	D6F5	INY	
D63B	LDA (91),Y	D6F6	LDA (91),Y	adresse poids faible
D63D	TAX	D6F8	TAX	dans X
D63E	INY	D6F9	INY	
D63F	LDA (91),Y	D6FA	LDA (91),Y	adresse poids fort
D641	CMP A3	D6FC	CMP A3	vérifier au dessous du plafond temporaire
D643	BCC D64B	D6FE	BCC D706	oui, on continue
D645	BNE D665	D700	BNE D720	non, suivante
D647	CPX A2	D702	CPX A2	pas si sur, on teste le poids fort
D649	BCS D665	D704	BCS D720	trop haute, suivante
D64B	CMP CF	D706	CMP CF	et par rapport à la plus haute ?
D64D	BCC D665	D708	BCC D720	en dessous, on sort
D64F	BNE D655	D70A	BNE D710	au dessus, elle remporte le titre
D651	CPX CE	D70C	CPX CE	on sait pas, voyons le poids faible
D653	BCC D665	D70E	BCC D720	trop bas: suivante
D655	STX CE	D710	STX CE	c'est la variable la plus haute
D657	STA CF	D712	STA CF	sous le plafond
D659	LDA 91	D714	LDA 91	on récupère l'adresse
D65B	LDX 92	D716	LDX 92	du descripteur
D65D	STA BD	D718	STA BD	
D65F	STX BE	D71A	STX BE	et on le sauve
D661	LDA C2	D71C	LDA C2	on sauve aussi la longueur de l'élément
D663	STA C4	D71E	STA C4	

Élément suivant

D665	LDA C2	D720	LDA C2	prendre longueur de l'élément
D667	CLC	D722	CLC	
D668	ADC 91	D723	ADC 91	ajouté à l'adresse courante
D66A	STA 91	D725	STA 91	

D66C	BCC	D670	D727	BCC	D72B	poids fort aussi
D66E	INC	92	D729	INC	92	on obtient la nouvelle adresse
D670	LDX	92	D72B	LDX	92	que l'on a aussi dans AX
D672	LDY	#00	D72D	LDY	#00	index à 0 pour la suite
D674	RTS		D72F	RTS		

Continuer la réorganisation

D675	LDA	BE	D730	LDA	BE	y-a-t-il une chaîne à déplacer ?
D677	ORA	BD	D732	ORA	BD	
D679	BEQ	D670	D734	BEQ	D72B	non, c'est fini (ouf !)
D67B	LDA	C4	D736	LDA	C4	oui, on prend la longueur de l'élément
D67D	AND	#04	D738	AND	#04	variable: 4 tableaux: 0
D67F	LSR	A	D73A	LSR	A	variable: 2 tableaux: 0
D680	TAY		D73B	TAY		on calcule l'index du descripteur
D681	STA	C4	D73C	STA	C4	et on le sauve
D683	LDA	(BD),Y	D73E	LDA	(BD),Y	prendre la longueur
D685	ADC	CE	D740	ADC	CE	on l'ajoute à l'adresse de la chaîne
D687	STA	C9	D742	STA	C9	c'est le dernier octet
D689	LDA	CF	D744	LDA	CF	du bloc à décaler
D68B	ADC	#00	D746	ADC	#00	
D68D	STA	CA	D748	STA	CA	
D68F	LDA	A2	D74A	LDA	A2	plafond temporaire
D691	LDX	A3	D74C	LDX	A3	
D693	STA	C7	D74E	STA	C7	comme adresse cible
D695	STX	C8	D750	STX	C8	(#CE=bas de la chaîne)
D697	JSR	%C3FF	D752	JSR	%C3FB	décaler la chaîne vers le plafond
D69A	LDY	C4	D755	LDY	C4	prendre index du descripteur
D69C	INY		D757	INY		on ajuste sur l'adresse de la chaîne
D69D	LDA	C7	D758	LDA	C7	prendre nouvelle adresse poids faible
D69F	STA	(BD),Y	D75A	STA	(BD),Y	et la stocker
D6A1	TAX		D75C	TAX		sauver dans X
D6A2	INC	C8	D75D	INC	C8	ajuster poids fort
D6A4	LDA	C8	D75F	LDA	C8	le prendre
D6A6	INY		D761	INY		
D6A7	STA	(BD),Y	D762	STA	(BD),Y	et le sauve
D6A9	JMP	%D599	D764	JMP	%D654	et recommencer...

'+' (OPERATEUR) :CONCATENATION DE CHAINES

Principe: après avoir repris les divers descripteurs, on calcule la nouvelle longueur de la chaîne, et on réserve la place pour cette chaîne. L'adresse du début de cette zone est en #A4-#A5 comme d'habitude.

On y transfère alors la première chaîne. #A4-#A5 pointe alors sur la fin de la chaîne, il suffit de transférer la 2ème chaîne.

D6AC	LDA D4	D767	LDA D4	Sauver sur la pile
D6AE	PHA	D769	PHA	l'adresse du descripteur
D6AF	LDA D3	D76A	LDA D3	de l'opérande de gauche.
D6B1	PHA	D76C	PHA	
D6B2	JSR %CF74	D76D	JSR %D000	évaluer opérande de droite
D6B5	JSR %CE7C	D770	JSR %CF08	et vérifier que c'est une chaîne
D6B8	PLA	D773	PLA	récupérer adresse descripteur
D6B9	STA DE	D774	STA DE	de l'opérande de gauche
D6BB	PLA	D776	PLA	et la sauver en #DE-#DF pour indirection
D6BC	STA DF	D777	STA DF	
D6BE	LDY #00	D779	LDY #00	
D6C0	LDA (DE),Y	D77B	LDA (DE),Y	prendre longueur de la 1ère chaîne
D6C2	CLC	D77D	CLC	
D6C3	ADC (D3),Y	D77E	ADC (D3),Y	et l'ajouter à la longueur de la 2ème
D6C5	BCC D6CC	D780	BCC D787	si supérieur à 255,
D6C7	LDX #B5	D782	LDX #B5	'STRING TOO LONG ERROR'
D6C9	JMP %C485	D784	JMP %C47E	et l'afficher.
D6CC	JSR %D4E8	D787	JSR %D5A3	trouver A octets libres
D6CF	JSR %D6E9	D78A	JSR %D7A4	et y transférer l'opérande de gauche
D6D2	LDA BF	D78D	LDA BF	récupérer adresse descripteur
D6D4	LDY C0	D78F	LDY C0	de l'opérande de droite,
D6D6	JSR %D719	D791	JSR %D7D4	et enlever la réservation le concernant
D6D9	JSR %D6FB	D794	JSR %D7B6	transférer maintenant le 2ème opérande
D6DC	LDA DE	D797	LDA DE	
D6DE	LDY DF	D799	LDY DF	prendre adresse du descripteur 1er opérande
D6E0	JSR %D719	D79B	JSR %D7D4	et enlever la réservation le concernant
D6E3	JSR %D539	D79E	JSR %D5F4	sauver descripteur sur la pile
D6E6	JMP %CEA5	D7A1	JMP %CF31	et continuer l'évaluation

TRANSFERT D'UNE CHAÎNE DE DESCRIPTEUR EN #DE-#DF VERS #A4-#A5

Entrée: une chaîne a été réservée et l'adresse de l'emplacement libre est donc pointé par #A4-#A5.

#DE-#DF contient l'adresse du descripteur de la chaîne à y déplacer.

Sortie: #A4-#A5 pointe juste après la chaîne, #91-#92 pointe sur le début de la chaîne origine.

D6E9	LDY #00	D7A4	LDY #00	
D6EB	LDA (DE),Y	D7A6	LDA (DE),Y	Prendre longueur

D6ED	PHA	D7A8	PHA	et la sauver
D6EE	INY	D7A9	INY	
D6EF	LDA (DE),Y	D7AA	LDA (DE),Y	
D6F1	TAX	D7AC	TAX	prendre poids faible adresse
D6F2	INY	D7AD	INY	dans X
D6F3	LDA (DE),Y	D7AE	LDA (DE),Y	et poids fort dans A
D6F5	TAY	D7B0	TAY	puis Y
D6F6	PLA	D7B1	PLA	et récupérer longueur dans A

TRANSFERT D'UNE CHAINE POINTEE PAR XY ET DE LONGUEUR A

Entrée: XY contient l'adresse de la chaîne, et A sa longueur. Pour le reste, voir la routine précédente.

Sortie: voir routine précédente.

D6F7	STX 91	D7B2	STX 91	sauver adresse de la chaîne à transférer
D6F9	STY 92	D7B4	STY 92	dans #91-#92
D6FB	TAY	D7B6	TAY	et la longueur dans Y
D6FC	BEQ D708	D7B7	BEQ D7C3	si chaîne vide, sortir
D6FE	PHA	D7B9	PHA	sauver la longueur pour addition future
D6FF	DEY	D7BA	DEY	caractère précédent (1ère fois: ajuster)
D700	LDA (91),Y	D7BB	LDA (91),Y	prendre caractère
D702	STA (A4),Y	D7BD	STA (A4),Y	et le transférer
D704	TYA	D7BF	TYA	était-ce le dernier ?
D705	BNE D6FF	D7C0	BNE D7BA	non, continuer
D707	PLA	D7C2	PLA	récupérer la longueur
D708	CLC	D7C3	CLC	et l'ajouter pour que
D709	ADC A4	D7C4	ADC A4	#A4-#A5 pointe après la fin de la chaîne
D70B	STA A4	D7C6	STA A4	
D70D	BCC D711	D7C8	BCC D7CC	
D70F	INC A5	D7CA	INC A5	
D711	RTS	D7CC	RTS	

ENLEVER LA RESERVATION, ET VERIFIER CHAINE

D712	JSR \$CE7C	D7CD	JSR \$CF08	Vérifier chaîne
------	------------	------	------------	-----------------

ENLEVER LA RESERVATION, ADRESSE DESCRIPTEUR DANS #D3-#D4

D715	LDA D3	D7D0	LDA D3	prendre adresse descripteur
------	--------	------	--------	-----------------------------

ENLEVER LA RESERVATION, ADRESSE DESCRIPTEUR DANS AY

Entrée: AY contient l'adresse du descripteur de la chaîne

Sortie: XY et #91-#92 contiennent l'adresse de la chaîne, A sa longueur. Si le descripteur était sur la pile des descripteurs, il en aura été enlevé.

Principe: Pour rendre la chaîne utilisable, il faut donner son adresse et sa longueur. De plus, si le descripteur était dans la pile (chaîne temporaire), on va l'enlever. Et de plus si, dans ce cas, la chaîne était la plus basse, on remonte le plafond des chaînes, pour ne pas encombrer la mémoire avec des chaînes inutiles.

D719	STA 91	D7D4	STA 91	et la sauver
D71B	STY 92	D7D6	STY 92	pour indirection
D71D	JSR #D74A	D7D8	JSR #D805	ajuster pile des descripteurs
D720	PHP	D7DB	PHP	sauver Z (=1 si la pile est descendue)
D721	LDY #00	D7DC	LDY #00	
D723	LDA (91),Y	D7DE	LDA (91),Y	prendre longueur de la chaîne
D725	PHA	D7E0	PHA	et la sauver sur la pile
D726	INY	D7E1	INY	
D727	LDA (91),Y	D7E2	LDA (91),Y	prendre adresse poids faible
D729	TAX	D7E4	TAX	dans X
D72A	INY	D7E5	INY	
D72B	LDA (91),Y	D7E6	LDA (91),Y	puis poids fort
D72D	TAY	D7E8	TAY	dans Y
D72E	PLA	D7E9	PLA	récupérer longueur
D72F	PLP	D7EA	PLP	récupérer l'indicateur de chaîne temporaire
D730	BNE D745	D7EB	BNE D800	et sauter si ce n'en était pas une
D732	CPY A3	D7ED	CPY A3	était-ce la chaîne la plus basse ?
D734	BNE D745	D7EF	BNE D800	non, c'est bon
D736	CPX A2	D7F1	CPX A2	
D738	BNE D745	D7F3	BNE D800	tester poids faible aussi
D73A	PHA	D7F5	PHA	sauver longueur
D73B	CLC	D7F6	CLC	et ajouter à bas des chaînes
D73C	ADC A2	D7F7	ADC A2	
D73E	STA A2	D7F9	STA A2	pour calculer le nouveau plafond
D740	BCC D744	D7FB	BCC D7FF	des chaînes, sans oublier le poids fort
D742	INC A3	D7FD	INC A3	
D744	PLA	D7FF	PLA	récupérer la longueur
D745	STX 91	D800	STX 91	sauver adresse de la chaîne

D747 STY 92	D802 STY 92
D749 RTS	D804 RTS

DECREMENTER SI NECESSAIRE LA PILE DES DESCRIPTEURS

Entrée: AY=adresse du descripteur

Sortie: Z=1 si on a décrémente la pile, c'est à dire enlever effectivement une réservation temporaire.

D74A CPY 87	D805 CPY 87	le descripteur est-il dans la pile ?
D74C BNE D75A	D807 BNE D815	non, on sort, Z=0
D74E CMP 86	D809 CMP 86	tester poids faible aussi
D750 BNE D75A	D80B BNE D815	non, on sort, Z=0
D752 STA 85	D80D STA 85	sauver nouveau pointeur
D754 SBC #03	D80F SBC #03	ajuster descripteur courant
D756 STA 86	D811 STA 86	et sauver
D758 LDY #00	D813 LDY #00	Z=1
D75A RTS	D815 RTS	

'CHR\$' (Fonction)

D75B JSR \$D810	D816 JSR \$D8CB	ACCI --> X
D75E TXA	D819 TXA	et sauver le code ASCII
D75F PHA	D81A PHA	
D760 LDA #01	D81B LDA #01	réserver une chaine de longueur 1
D762 JSR \$D4F0	D81D JSR \$D5AB	
D765 PLA	D820 PLA	récupérer le code
D766 LDY #00	D821 LDY #00	
D768 STA (D1),Y	D823 STA (D1),Y	et le placer dans la chaine
D76A PLA	D825 PLA	dépiler adresse de retour pour éviter
D76B PLA	D826 PLA	le test de valeur numérique
D76C JMP \$D539	D827 JMP \$D5F4	et sauver le descripteur sur la pile

'LEFT\$' (Fonction)

Principe: trois fonctions se ramènent en fait à LEFT\$: LEFT\$,RIGHT\$ et MID\$. En fait, deux paramètres, que l'on obtient différemment selon le cas, définissent l'opération à effectuer sur la chaine en argument:

Le premier c'est la position à laquelle commence la chaine résultat, et le deuxième sa longueur.

D76F	JSR \$D7D0	D82A	JSR \$D88B	récupérer les paramètres
D772	CMP (BF),Y	D82D	CMP (BF),Y	comparer longueur demandée avec possible
D774	TYA	D82F	TYA	A=0
D775	BCC D77B	D830	BCC D836	si plus petite, c'est bon
D777	LDA (BF),Y	D832	LDA (BF),Y	si plus grande, on prend
D779	TAX	D834	TAX	la longueur de la chaîne, dans X aussi
D77A	TYA	D835	TYA	sauver index de début
D77B	PHA	D836	PHA	
D77C	TXA	D837	TXA	et sauver longueur à transférer
D77D	PHA	D838	PHA	
D77E	JSR \$D4F0	D839	JSR \$D5AB	réserver une chaîne de longueur A
D781	LDA BF	D83C	LDA BF	
D783	LDY C0	D83E	LDY C0	prendre adresse du descripteur de la chaîne
D785	JSR \$D719	D840	JSR \$D7D4	et enlever réservation
D788	PLA	D843	PLA	récupérer longueur du transfert
D789	TAY	D844	TAY	dans Y
D78A	PLA	D845	PLA	et premier octet à déplacer
D78B	CLC	D846	CLC	
D78C	ADC 91	D847	ADC 91	ajuster adresse de la chaîne
D78E	STA 91	D849	STA 91	sur le premier octet à transférer
D790	BCC D794	D84B	BCC D84F	
D792	INC 92	D84D	INC 92	ponds fort aussi
D794	TYA	D84F	TYA	longueur dans A
D795	JSR \$D6FB	D850	JSR \$D7B6	et transfert vers zone réservée
D798	JMP \$D539	D853	JMP \$D5F4	sauver le descripteur sur la pile

'RIGHT\$' (Fonction)

Principe: on calcule la position du début de la chaîne à recopier. Le principe de la complémentation est utilisé pour donner à C une valeur permettant d'effectuer sur un éventuel dépassement de longueur le même test que pour LEFT\$, et donc ne pas répéter ce test.

D79B	JSR \$D7D0	D856	JSR \$D88B	récupérer les paramètres
D79E	CLC	D859	CLC	calculer début de la chaîne à transférer
D79F	SBC (BF),Y	D85A	SBC (BF),Y	on enlève la longueur totale de la chaîne
D7A1	EOR #FF	D85C	EOR #FF	et on fini la complémentation
D7A3	JMP \$D775	D85E	JMP \$D830	et finir comme LEFT\$

'MID\$' (Fonction)

Principe: comme pour RIGHT\$, on calcule la position dans la chaîne originale et

la longueur de la chaîne résultat, en prenant garde aux divers dépassements.

D7A6 LDA #FF	D861 LDA #FF	prendre valeur par défaut
D7A8 STA D4	D863 STA D4	du dernier paramètre
D7AA JSR #00E8	D865 JSR #00E8	prendre caractère courant
D7AD CMP #')'	D868 CMP #')'	et tester si ')'
D7AF BEQ D7B7	D86A BEQ D872	sauter, on a tous les paramètres
D7B1 JSR \$CFD9	D86C JSR \$D065	on veut une ' ,'
D7B4 JSR \$D80D	D86F JSR \$D8C8	et un entier dans #D4
D7B7 JSR \$D7D0	D872 JSR \$D88B	on récupère les autres paramètres
D7BA BEQ D807	D875 BEQ D8C2	si longueur à prendre=0, erreur
D7BC DEX	D877 DEX	ajuster position dans la chaîne
D7BD TXA	D878 TXA	
D7BE PHA	D879 PHA	et sauver sur la pile
D7BF CLC	D87A CLC	
D7C0 LDX #00	D87B LDX #00	préparer pour chaîne vide
D7C2 SBC (BF),Y	D87D SBC (BF),Y	enlever longueur de la chaîne
D7C4 BCS D77C	D87F BCS D837	si plus courte que paramètre, prendre vide
D7C6 EOR #FF	D881 EOR #FF	sinon, calculer la longueur restante
D7C8 CMP D4	D883 CMP D4	et comparer à longueur demandée
D7CA BCC D77D	D885 BCC D838	si trop longue, on prend celle restante
D7CC LDA D4	D887 LDA D4	sinon, prendre la longueur demandée
D7CE BCS D77D	D889 BCS D838	en tous cas, faire fin de LEFT\$

RECUPERER LES PARAMETRES POUR LES FONCTIONS CHAINE

D7D0 JSR \$CFD3	D88B JSR \$D05F	Demande ")"
D7D3 PLA	D88E PLA	prendre adresse de retour
D7D4 TAY	D88F TAY	dans Y
D7D5 PLA	D890 PLA	
D7D6 STA C4	D891 STA C4	et #C4
D7D8 PLA	D893 PLA	enlever adresse de retour pour éviter
D7D9 PLA	D894 PLA	le test de résultat numérique
D7DA PLA	D895 PLA	puis sortir le paramètre entier
D7DB TAX	D896 TAX	dans X
D7DC PLA	D897 PLA	puis adresse descripteur poids faible
D7DD STA BF	D898 STA BF	dans #BF
D7DF PLA	D89A PLA	et poids fort
D7E0 STA C0	D89B STA C0	dans #C0
D7E2 LDA C4	D89D LDA C4	récupérer adresse de retour
D7E4 PHA	D89F PHA	et la restaurer
D7E5 TYA	D8A0 TYA	sur la pile
D7E6 PHA	D8A1 PHA	

D7E7	LDY #00	D8A2	LDY #00	initialiser Y
D7E9	TXA	D8A4	TXA	et 2 ème paramètre dans A, placer Z.
D7EA	RTS	D8A5	RTS	

'LEN' (FONCTION)

D7EB	JSR \$D7F1	D8A6	JSR \$D8AC	enlever la réservation, longueur dans Y
D7EE	JMP \$D3FD	D8A9	JMP \$D4B6	Y --> ACC1

ENLEVER RESERVATION ET INDIGUER RESULTAT NUMERIQUE

Entrée: le descripteur de la chaîne est dans ACC1

Sortie: la réservation temporaire a été enlevée, A=Y=longueur de la chaîne, Z et N positionnés selon la longueur.

Principe: on enlève l'éventuelle réservation temporaire, et on place l'adresse de la chaîne en #91-#92. On indique ensuite que le résultat va être numérique pour ne pas créer de TYPE MISMATCH

D7F1	JSR \$D712	D8AC	JSR \$D7CD	prendre descripteur
D7F4	LDX #00	D8AF	LDX #00	
D7F6	STX 28	D8B1	STX 28	et indiquer résultat numérique
D7F8	TAY	D8B3	TAY	positionner Z selon la longueur
D7F9	RTS	D8B4	RTS	

'ASC' (FONCTION)

D7FA	JSR \$D7F1	D8B5	JSR \$D8AC	prendre descripteur
D7FD	BEQ D807	D8B8	BEQ D8C2	si chaîne vide, ILLEGAL QUANTITY
D7FF	LDY #00	D8BA	LDY #00	
D801	LDA (91),Y	D8BC	LDA (91),Y	prendre premier caractère de la chaîne
D803	TAY	D8BE	TAY	dans Y
D804	JMP \$D3FD	D8BF	JMP \$D4B6	Y --> ACC1 non signé
D807	JMP \$D2A0	D8C2	JMP \$D336	ILLEGAL QUANTITY

SAUTER UN CARACTERE ET PRENDRE UN ENTIER DANS X

D80A	JSR \$00E2	D8C5	JSR \$00E2
------	------------	------	------------

PRENDRE UN ENTIER DANS X

Entrée: TXTPTR bien placé

Sortie: X contient l'entier évalué

A, Z et C placés selon le caractère suivant l'expression.

D80D	JSR \$CE77	D8C8	JSR \$CF03	évaluer une expression numérique
D810	JSR \$D210	D8CB	JSR \$D2A2	ACC1 --> #D4-#D3 non signé
D813	LDX D3	D8CE	LDX D3	si poids fort non nul,
D815	BNE D807	D8D0	BNE D8C2	ILLEGAL QUANTITY
D817	LDX D4	D8D2	LDX D4	si OK, prendre poids faible
D819	JMP \$00E8	D8D4	JMP \$00E8	et positionner selon prochain caractère

'VAL' (FONCTION)

Principe: on va lancer l'évaluation normale d'un nombre. Cette routine se basant sur TXTPTR, on va le sauver, puis le placer au début de la chaîne à évaluer. Il faut aussi veiller à ce que l'évaluation s'arrête, il faut donc mettre un terminateur (00) à la fin de la chaîne, on va donc sauver le caractère, qui peut être celui d'une autre chaîne, puis le récupérer après l'évaluation.

D81C	JSR \$D7F1	D8D7	JSR \$D8AC	prendre le descripteur
D81F	BNE D824	D8DA	BNE D8DF	
D821	JMP \$D827	D8DC	JMP \$D8B2	si chaîne vide, ACC1=0
D824	LDX E9	D8DF	LDX E9	
D826	LDY EA	D8E1	LDY EA	prendre TXTPTR
D828	STX E0	D8E3	STX E0	
D82A	STY E1	D8E5	STY E1	et le sauver
D82C	LDX 91	D8E7	LDX 91	adresse de la chaîne poids faible
D82E	STX E9	D8E9	STX E9	dans TXTPTR
D830	CLC	D8EB	CLC	on ajoute la longueur
D831	ADC 91	D8EC	ADC 91	
D833	STA 93	D8EE	STA 93	et on sauve
D835	LDX 92	D8F0	LDX 92	
D837	STX EA	D8F2	STX EA	poids fort de la chaîne dans TXTPTR
D839	BCC D83C	D8F4	BCC D8F7	sauter si pas de report
D83B	INX	D8F6	INX	ajuster poids fort de la fin
D83C	STX 94	D8F7	STX 94	et sauver adresse de fin
D83E	LDY #00	D8F9	LDY #00	indexer début chaîne suivante
D840	LDA (93),Y	D8FB	LDA (93),Y	et prendre le premier caractère

D842 PHA	D8FD PHA	le sauver
D843 LDA #00	D8FE LDA #00	et mettre un terminateur (TYA serait mieux)
D845 STA (93),Y	D900 STA (93),Y	pour convertir correctement
D847 JSR \$00E8	D902 JSR \$00E8	prendre premier caractère de la chaîne
D84A JSR \$DFCF	D905 JSR \$DFE7	et évaluer un nombre dans ACC1
D84D PLA	D908 PLA	récupérer le caractère
D84E LDY #00	D909 LDY #00	ajuster index
D850 STA (93),Y	D90B STA (93),Y	et le remettre à sa place

RECUPERER TXTPTR DANS #E0-#E1

D852 LDX E0	D90D LDX E0	
D854 LDY E1	D90F LDY E1	prendre sauvegarde
D856 STX E9	D911 STX E9	
D858 STY EA	D913 STY EA	et remettre dans TXTPTR
D85A RTS	D915 RTS	

PRENDRE 2 PARAMETRES ENTIERS

Entrée: TXTPTR correctement placé

Sortie: #33-#34 contient le premier paramètre et X le second, qui doivent être séparés par une virgule.

On sort par un JMP #00E8, donc A, Z, C sont positionnés selon le caractère suivant.

D85B JSR \$CE77	D916 JSR \$CF03	évaluer une expression numérique
D85E JSR \$D867	D919 JSR \$D922	ACC1 --> #D4-#D3 (non signé)
D861 JSR \$CFD9	D91C JSR \$D065	demandeur ',','
D864 JMP \$D80D	D91F JMP \$D8C8	puis prendre un entier dans X

ACC1 --> YA NON SIGNE

Entrée: ACC1 contient la valeur désirée

Sortie: YA, #D4-#D3, #33-#34 contiennent la valeur convertie en entier. Z et N sont positionnés selon le poids faible

D867 LDA D5	D922 LDA D5	prendre signe
D869 BMI D807	D924 BMI D8C2	si négatif, 'ILLEGAL QUANTITY'
D86B LDA D0	D926 LDA D0	prendre exposant

D86D	CMP #91	D928	CMP #91	si supérieur à 16
D86F	BCS D807	D92A	BCS D8C2	ILLEGAL QUANTITY aussi
D871	JSR \$DF74	D92C	JSR \$DF8C	ACC1 --> #D4-#D3-#D2-#D1 signé
D874	LDA D3	D92F	LDA D3	
D876	LDY D4	D931	LDY D4	récupérer valeur dans YA
D878	STY 33	D933	STY 33	
D87A	STA 34	D935	STA 34	et sauver
D87C	RTS	D937	RTS	

'PEEK' (FONCTION)

D87D	LDA 34	D938	LDA 34	
D87F	PHA	D93A	PHA	
D880	LDA 33	D93B	LDA 33	il faut sauver à cause du POKE
D882	PHA	D93D	PHA	
D883	JSR \$D867	D93E	JSR \$D922	ACC1 --> #33-#34
D886	LDY #00	D941	LDY #00	
D888	LDA (33),Y	D943	LDA (33),Y	prendre la valeur
D88A	TAY	D945	TAY	et la sauver dans Y
D88B	PLA	D946	PLA	
D88C	STA 33	D947	STA 33	et récupérer #33
D88E	PLA	D949	PLA	
D88F	STA 34	D94A	STA 34	et #34
D891	JMP \$D3FD	D94C	JMP \$D4B6	Y --> ACC1 (non signé)

'POKE' (COMMANDE)

Remarque: étant donné sa configuration (on met l'adresse dans #33-#34, puis on va chercher la valeur), il est nécessaire qu'aucune fonction ne touche à #33-#34, quitte à le sauver provisoirement (Cf PEEK par exemple).

Curieuse complication, il aurait suffi de faire comme pour DOKE: utiliser #1D-#1E.

Bogue: sur la V1.0, POKE avec un nombre hexadécimal donne vraiment n'importe quoi. Ce n'est pas le POKE qui est en cause, ou du moins pas directement. Simplement, la routine d'évaluation d'un nombre hexa utilise #33-#34, qui contient à la fin la valeur à POKER, au lieu de contenir l'adresse.

De sorte que POKE X,Y avec Y en hexa est équivalent à POKE Y,Y, c'est à dire mettre n'importe quoi dans la page 0. Selon où on tombe, ce n'est pas triste.

La bogue a été corrigée en prenant d'autres variables systèmes que #33-#34 (voir #E848/#E981).

D894 JSR \$D85B	D94F JSR \$D916	prendre adresse dans #33-#34 et valeur ds X
D897 TXA	D952 TXA	valeur dans A
D898 LDY #00	D953 LDY #00	indexer
D89A STA (33),Y	D955 STA (33),Y	et placer la valeur
D89C RTS	D957 RTS	

'WAIT' (COMMANDE)

Principe: on initialise le Timer 2 à la valeur précisée, et on attend qu'il tombe à 0. Le timer est décrémenté à chaque interruption, soit tous les 1/100 ème de seconde en temps normal. Bien entendu, si on inhibe les IRQ, WAIT bloque.

...

Programmation: une utilisation plus rationnelle des routine aurait pu donner, pour la VI.1 par exemple:

```
JSR $E853
TAX
LDA #02
JMP $EEC9
```

D89D JSR \$CE77	D958 JSR \$CF03	évaluer un nombre
D8A0 JSR \$D867	D95B JSR \$D922	ACC1 --> #33-#34
D8A3 LDY 33	D95E LDY 33	
D8A5 LDX 34	D960 LDX 34	prendre le nombre
D8A7 LDA #02	D962 LDA #02	indiquer Timer No 2
D8A9 JMP \$EBDC	D964 JMP \$EEC9	YX --> timer 2 et attendre Timer 3=0

'DOKE' (COMMANDE)

Programmation: depuis le WAIT, la #E79D/#E853 a été découverte. Bientot, peut être, YA sera bien positionné. Curieux cette boucle pour placer 2 valeurs: on gagne un octet, après en avoir perdu 6 dans le WAIT...

D8AC JSR \$E79D	D967 JSR \$E853	évaluer l'adresse
D8AF LDA 33	D96A LDA 33	
D8B1 LDY 34	D96C LDY 34	et prendre l'adresse et la sauver
D8B3 STA 1D	D96E STA 1D	(inutile, elle est dans YA)
D8B5 STY 1E	D970 STY 1E	
D8B7 JSR \$CFD9	D972 JSR \$D065	demander ', '
D8BA JSR \$E79D	D975 JSR \$E853	prendre la valeur à placer
D8BD LDY #01	D978 LDY #01	préparer pour décaler 2 octets
D8BF LDA #033,Y	D97A LDA #033,Y	prendre la valeur

D8C2	STA (1D),Y	D97D	STA (1D),Y	et la placer
D8C4	DEY	D97F	DEY	
D8C5	BPL D8BF	D980	BPL D97A	et suivant...
D8C7	RTS	D982	RTS	

'DEEK' (FONCTION)

D8C8	JSR \$D867	D983	JSR \$D922	ACC1 --> #33-#34
D8CB	LDY #01	D986	LDY #01	indexer poids fort
D8CD	LDA (33),Y	D988	LDA (33),Y	prendre poids fort du résultat
D8CF	PHA	D98A	PHA	et sauver sur la pile
D8D0	DEY	D98B	DEY	indexer poids faible
D8D1	LDA (33),Y	D98C	LDA (33),Y	et le prendre
D8D3	TAY	D98E	TAY	dans Y
D8D4	PLA	D98F	PLA	YA contient la valeur
.....	D990	JMP \$DF40	YA --> ACC1 (non signé)	

YA --> ACC1 (non signé)

Principe: on convertit d'abord comme un nombre signé, ce qui veut dire que les nombres de 32768 à 65535 seront en fait -32767 à -1, les autres étant corrects. Il suffit d'ajouter 65536 pour retrouver le bon résultat.

D8D5	JSR \$D3ED	YA --> ACC1 (signé)
D8D8	BIT D5	le résultat est-il positif ?
D8DA	BPL D8E3	oui, c'est bon
D8DC	LDA #E4	non, on ajoute #10000 pour retrouver
D8DE	LDY #D8	la bonne valeur. AY pointe sur 65536
D8E0	JMP \$DA97	ACC1=ACC1+(AY)
D8E3	RTS	

D8E4	BYT #91,#00,#00,#00,#00	65536 soit #10000
D8E9	BYT #82,#49,#0F,#DA,#9E	3,14159265 soit PI

'PI' (FONCTION)

PI est une fonction, constante certes, mais une fonction, et non une pseudo variable comme certains l'ont appelé. Une pseudo variable est traitée par la routine qui recherche l'adresse d'une variable, et qui intercepte si elle reconnaît un nom de variable interne (les variables TIME de certains ordinateurs sont traitées ainsi). L'Oric n'a pas de pseudo variable. Certains

ordinateurs traitent effectivement PI comme une pseudo variable.

D8EE	LDA #E9	
D8F0	LDY #D8	indexer la valeur de PI
D8F2	JMP \$DE73	(AY) --> ACC1

Convertir A en hexa

Principe: très classique, on décompose en deux digits, et on ajoute le code ASCII du 0, puis on ajoute encore 7 pour trouver les A,B... si nécessaire

D8F5	PHA	D993	PHA	sauver le nombre
D8F6	LSR A	D994	LSR A	et amener quartet de poids fort
D8F7	LSR A	D995	LSR A	dans quartet de poids faible
D8F8	LSR A	D996	LSR A	b7 b6 b5 b4 x x x x -> 0 0 0 0 b7 b6 b5 b4
D8F9	LSR A	D997	LSR A	
D8FA	JSR \$D8FE	D998	JSR \$D99C	convertir en ASCII
D8FD	PLA	D99B	PLA	récupérer nombre

Convertir en 1 digit ASCII

D8FE	AND #0F	D99C	AND #0F	et isoler le quartet de poids faible
D900	ORA #'0'	D99E	ORA #'0'	ajouter le code du '0' (onc #30-#3F)
D902	CMP #'.'	D9A0	CMP #'.'	est-ce un chiffre ou une lettre ?
D904	BCC D908	D9A2	BCC D9A6	c'est un chiffre, c'est bon
D906	ADC #06	D9A4	ADC #06	+6+C=+7:#41-#46, on a une lettre
D908	CMP #'0'	D9A6	CMP #'0'	au fait, est-ce 0 ?
D90A	BNE D910	D9A8	BNE D9AE	non, on sauve (et on saute)
D90C	LDY 2F	D9AA	LDY 2F	oui, prendre l'indicateur de nombre nul
D90E	BEQ D916	D9AC	BEQ D9B4	il l'est, un 0 devant le nombre est inutile
D910	STA 2F	D9AE	STA 2F	on indique nombre non nul
D912	STA 0100,X	D9B0	STA 0100,X	et on recopie dans le tampon
D915	INX	D9B3	INX	et on indexe le chiffre suivant
D916	RTS	D9B4	RTS	

'HEX#' (FONCTION)

Principe: assez simple, la fonction est un peu compliquée par le fait qu'on veut ignorer les '0' devant le nombre si celui-ci a moins de 4 digits significatifs. On utilise l'indicateur #2F qui est nul tant qu'un digit significatif n'a pas été rencontré.

Bogue: sur la VI.Ø, si le nombre est nul, le résultat est tout simplement #, ce qui est laid.

D917 JSR \$D867	D9B5 JSR \$D922	ACCI --> #33-#34
D91A LDX #ØØ	D9B8 LDX #ØØ	préparer index
D91C STX 2F	D9BA STX 2F	indiquer nombre nul pour l'instant...
D91E LDA #'#'	D9BC LDA #'#'	identificateur hexa
D92Ø STA FF	D9BE STA FF	au début de la chaîne
D922 LDA 34	D9CØ LDA 34	prendre poids fort
D924 JSR \$D8F5	D9C2 JSR \$D993	et convertir
D927 LDA 33	D9C5 LDA 33	prendre poids faible
D929 JSR \$D8F5	D9C7 JSR \$D993	et convertir aussi
.....	D9CA TXA	le nombre est-il nul ?
.....	D9CB BNE D9D3	non, on saute
.....	D9CD LDA #'Ø'	oui, on met un Ø, c'est plus joli
.....	D9CF STA Ø1ØØ,X	dans le tampon
.....	D9D2 INX	et on ajuste pour mettre le Ø
D92C LDA #ØØ	D9D3 LDA #ØØ	prendre terminateur
D92E STA Ø1ØØ,X	D9D5 STA Ø1ØØ,X	et finir la chaîne
D931 JMP \$D4EØ	D9D8 JMP \$D59B	et finir comme STR\$
D934 JMP \$CFE4	D9DB JMP \$DØ7Ø	'SYNTAX ERROR'

'LORES' (COMMANDE)

Utilisation: passer en mode text, et arriver en #D93D/#D9E4 avec dans X le paramètre (Ø ou 1)

D937 JSR \$E9A9	D9DE JSR \$EC21	faire TEXT
D93A JSR \$D8ØD	D9E1 JSR \$D8C8	prendre une valeur dans X
D93D TXA	D9E4 TXA	
D93E BEQ D946	D9E5 BEQ D9ED	si c'est Ø, on saute
D94Ø DEX	D9E7 DEX	
D941 BNE D934	D9E8 BNE D9DB	si ce n'est pas 1, erreur
D943 LDA #Ø9	D9EA LDA #Ø9	attribut pour caractère alterné
D945 BYT #2C	D9EC BYT #2C	sauter caractère suivant
D946 LDA #Ø8	D9ED LDA #Ø8	attribut pour caractères normaux
D948 LDX #1Ø	D9EF LDX #1Ø	attribut fond noir
D94A STX Ø2F8	D9F1 STX Ø2F8	et on sauve
D94D LDX #1B	D9F4 LDX #1B	pour les 27 lignes
D94F PHA	D9F6 PHA	sauver attribut
D95Ø TXA	D9F7 TXA	ligne dans A
D951 JSR \$D965	D9F8 JSR \$DAØC	calculer adresse de la A ème ligne
D954 LDA Ø2F8	D9FB LDA Ø2F8	prendre attribut de couleur

D957	LDY #27	D9FE	LDY #27	pour les 48 caractères de la ligne
D959	STA (1F),Y	DA00	STA (1F),Y	et l'écrire
D95B	DEY	DA02	DEY	jusqu'au début de la ligne
D95C	BNE D959	DA03	BNE DA00	
D95E	PLA	DA05	PLA	récupérer attribut caractère
D95F	STA (1F),Y	DA06	STA (1F),Y	dans colonne 0
D961	DEX	DA08	DEX	passer à la ligne suivante
D962	BNE D94F	DA09	BNE D9F6	
D964	RTS	DA0B	RTS	

CALCULER ADRESSE LIGNE A (MODE TEXT)

Entrée: A contient un numéro de ligne

Sortie: #1F-#20=adresse=#BB80+40xA.

X inchangé. Sur V1.0, Y non plus.

A contient aussi le poids faible du résultat, ça peut servir (pas dans la ROM en tous cas !).

Bogue: sur V1.0, on réécrit la même routine de multiplication que #F700. Curieux !

Calculer 40xA

D965	PHA	sauver la ligne
D966	LDA #00	
D968	STA 20	initialiser poids fort du résultat
D96A	PLA	on prend la ligne
D96B	STA 1F	et on sauve pour future addition
D96D	ASL A	
D96E	ROL 20	#2
D970	ASL A	
D971	ROL 20	#4
D973	CLC	
D974	ADC 1F	
D976	BCC D97A	
D978	INC 20	+original=#5
D97A	ASL A	
D97B	ROL 20	#10
D97D	ASL A	
D97E	ROL 20	#20
D980	ASL A	

D981	ROL 20	40
D983	STA 1F	et sauver le résultat
.....	DA0C	JSR \$F731	AY=407A
.....	DA0F	STY 20	sauver poids fort
D985	CLC	DA11	CLC
D986	ADC #80	DA12	ADC #80
D988	PHA	DA14	PHA
D989	STA 1F	DA15	STA 1F
D98B	LDA #BB	DA17	LDA #BB
D98D	ADC 20	DA19	ADC 20
D98F	STA 20	DA1B	STA 20
D991	PLA	DA1D	PLA
D992	RTS	DA1E	RTS
D993	JMP \$D807	DA1F	JMP \$D8C2
			'ILLEGAL QUANTITY' (chemin détourné)

PRENDRE DEUX COORDONNEES (PLOT...)

Entrée: TXTPTR correctement positionné

Sortie: #2F8 et X contiennent la coordonnée horizontale, #1F-#20 l'adresse de la ligne précisée.

Bogue: sur la V1.0, on ajoute 1 à la coordonnée horizontale, ce qui ne veut rien dire (ajouter 2 aurait permis d'ignorer les colonnes protégées). En fait on dirait que ça a été fait pour compenser le fait que la comparaison interdisait l'accès à la colonne 39 ?.

D996	JSR \$DA6B	DA22	JSR \$DAF6	interdire mode HIRES
D999	JSR \$D80D	DA25	JSR \$D8C8	prendre une coordonnée dans X
D99C	CPX #27	DA28	CPX #28	et vérifier pas trop long
D99E	BCS D993	DA2A	BCS DA1F	si c'est hors de l'écran, erreur
D9A0	INX		curieux !!
D9A1	STX 02F8	DA2C	STX 02F8	et on sauve la coordonnée horizontale
D9A4	JSR \$CFD9	DA2F	JSR \$D065	demandeur ', '
D9A7	JSR \$D80D	DA32	JSR \$D8C8	prendre 2 ème coordonnée
D9AA	CPX #1B	DA35	CPX #1B	et vérifier pas plus de 27 lignes !
D9AC	BCS D993	DA37	BCS DA1F	oui, erreur
D9AE	INX	DA39	INX	+1 car ligne 0 invalide
D9AF	TXA	DA3A	TXA	dans A
D9B0	JSR \$D965	DA3B	JSR \$DA0C	pour calculer l'adresse de la ligne
D9B3	RTS	DA3E	RTS	

'SCRN' (FONCTION)

Principe: limpide...

Bogue: décalé comme le PLOT sur la V1.Ø (voir routine précédente)

D9B4	JSR \$CFD6	DA3F	JSR \$DØ62	demande '('
D9B7	JSR \$D996	DA42	JSR \$DA22	prendre coordonnées
D9BA	JSR \$CFD3	DA45	JSR \$DØ5F	demande ')'
D9BD	LDY Ø2F8	DA48	LDY Ø2F8	prendre position sur la ligne
D9CØ	LDA (1F),Y	DA4B	LDA (1F),Y	prendre le caractère à l'écran dans Y
D9C2	TAY	DA4D	TAY	
D9C3	JMP \$D3FD	DA4E	JMP \$D4B6	Y --) ACC1 (non signé)

'PLOT' (COMMANDE)

Principe: très simple. En fait la rapidité d'affichage du PLOT, vient du fait que le rapport caractères affichés/évaluation de variable est très grand: pour afficher 1ØØ caractères par exemple, il faut trois évaluations avec PLOT et... 6ØØ avec POKE !.

Au sens du Basic, le transfert de la chaîne est instantané, de sorte que le PLOT, tout comme POKE, DOKE etc, passe tout son temps à évaluer les variables.

Bogue: le décalage de 1 colonne de la V1.Ø vient de la routine #D996/#DA22

D9C6	JSR \$D996	DA51	JSR \$DA22	prendre deux coordonnées
D9C9	JSR \$CFD9	DA54	JSR \$DØ65	demande ','
D9CC	JSR \$CE8B	DA57	JSR \$CF17	évaluer expression
D9CF	BIT 28	DA5A	BIT 28	tester si chaîne
D9D1	BPL D9FØ	DA5C	BPL DA7B	non, on saute
D9D3	JSR \$D715	DA5E	JSR \$D7DØ	oui, on enlève la réservation
D9D6	TAX	DA61	TAX	longueur de la chaîne dans X
D9D7	CLC	DA62	CLC	et on calcule l'adresse du début
D9D8	LDA Ø2F8	DA63	LDA Ø2F8	c'est à dire index+Base
D9DB	ADC 1F	DA66	ADC 1F	
D9DD	BCC D9E1	DA68	BCC DA6C	
D9DF	INC 2Ø	DA6A	INC 2Ø	et aussi poids fort
D9E1	STA 1F	DA6C	STA 1F	
D9E3	LDY #ØØ	DA6E	LDY #ØØ	préparer index
D9E5	INX	DA7Ø	INX	ajuster le nombre de boucles
D9E6	DEX	DA71	DEX	décompter le nombre de caractères
D9E7	BEQ D9F9	DA72	BEQ DA84	c'est fini, on sort

D9E9	LDA (91),Y	DA74	LDA (91),Y	transférer la chaîne
D9EB	STA (1F),Y	DA76	STA (1F),Y	vers l'écran
D9ED	INY	DA78	INY	on continue
D9EE	BNE D9E6	DA79	BNE DA71	inconditionnel.
D9F0	JSR \$D810	DA7B	JSR \$D8CB	ACC1 --) X
D9F3	TXA	DA7E	TXA	code dans A
D9F4	LDY #2F8	DA7F	LDY #2F8	prendre index
D9F7	STA (1F),Y	DA82	STA (1F),Y	et sauver le code
D9F9	RTS	DA84	RTS	

'REPEAT' (COMMANDE)

Principe: REPEAT agit exactement comme GOSUB pour ce qui est d'empiler TXTPTR et le numéro de la ligne, on indique simplement que c'est REPEAT en mettant son token sur la pile.

Comme pour RETURN, l'adresse de retour est empilée, ce qui facilite le UNTIL, mais oblige à sortir par un saut et non un simple RTS.

D9FA	BNE DA13	DA85	BNE DA9E	erreur s'il y a des paramètres
D9FC	LDA #03	DA87	LDA #03	demande 6 octets sur la pile
D9FE	JSR \$C43B	DA89	JSR \$C437	
DA01	LDA EA	DA8C	LDA EA	
DA03	PHA	DA8E	PHA	sauver TXTPTR poids fort
DA04	LDA E9	DA8F	LDA E9	
DA06	PHA	DA91	PHA	et poids faible
DA07	LDA A9	DA92	LDA A9	
DA09	PHA	DA94	PHA	numéro de la ligne poids fort
DA0A	LDA A8	DA95	LDA A8	
DA0C	PHA	DA97	PHA	et aussi poids faible
DA0D	LDA #8B	DA98	LDA #8B	prendre code de REPEAT
DA0F	PHA	DA9A	PHA	sur la pile
DA10	JMP \$C8AD	DA9B	JMP \$C8C1	et on retourne à l'interpréteur
DA13	JMP \$CFE4	DA9E	JMP \$D070	'SYNTAX ERROR'

'PULL' (COMMANDE)

'UNTIL' (COMMANDE)

Principe: les deux commandes sont différenciées grâce à Y qui contient en arrivant le double du token. Voir POP/RETURN

On recherche le premier bloc qu n'est pas FOR (donc on peut sortir

sans crainte d'une boucle par un UNTIL). Ensuite, si c'est PULL, on simule un UNTIL qui sort, c'est à dire un UNTIL avec condition vraie.

Si la condition est vraie, il suffit de dépiler, et il reste au sommet l'adresse de retour à l'interpréteur.

Si la condition est fausse, on recommence. Curieusement, au lieu dans ce cas de sortir par un simple saut à l'interpréteur, on dépile TXTPTR et le numéro de ligne pour les remplir immédiatement après. Utilité à démontrer...

DA16	LDA #FF	DAA1	LDA #FF	mettre adresse de variable bidon
DA18	STA B9	DAA3	STA B9	
DA1A	JSR %C3CA	DAA5	JSR %C3C6	et chercher le 1er bloc non FOR
DA1D	TXS	DAA8	TXS	ajuste la pile dessus
DA1E	CMP #8B	DAA9	CMP #8B	au fait,c'est bien en bloc REPEAT ?
DA20	BEQ DA27	DAAB	BEQ DAB2	oui,c'est bon
DA22	LDX #F5	DAAD	LDX #F5	non,'BAD UNTIL ERROR'
DA24	JMP %C485	DAAF	JMP %C47E	
DA27	CPY #10	DAB2	CPY #10	PULL=#88:#88*2=#110 donc 10
DA29	BNE DA30	DAB4	BNE DABB	si ce n'est pas PULL,on saute
DA2B	STY D0	DAB6	STY D0	simuler condition vraie (#D0(>0)
DA2D	TYA	DAB8	TYA	placer Z=0 (inutile,Z=1,BEQ aurait suffit)
DA2E	BNE DA36	DAB9	BNE DAC1	et finir comme UNTIL
DA30	JSR %00E8	DABB	JSR %00E8	inutile: traiter UNTIL
DA33	JSR %CE8B	DABE	JSR %CF17	évaluer la condition
DA36	PLA	DAC1	PLA	dépiler le token REPEAT
DA37	LDA D0	DAC2	LDA D0	condition fausse ?
DA39	BEQ DA40	DAC4	BEQ DACB	oui, on recommence
DA3B	PLA	DAC6	PLA	condition fausse: on ajuste la pile
DA3C	PLA	DAC7	PLA	
DA3D	PLA	DAC8	PLA	
DA3E	PLA	DAC9	PLA	
DA3F	RTS	DACA	RTS	et c'est tout.
DA40	PLA	DACB	PLA	
DA41	STA A8	DACC	STA A8	récupérer numéro de ligne
DA43	PLA	DACE	PLA	
DA44	STA A9	DACF	STA A9	poids fort
DA46	PLA	DAD1	PLA	
DA47	STA E9	DAD2	STA E9	TXTPTR poids faible
DA49	PLA	DAD4	PLA	poids fort aussi
DA4A	STA EA	DAD5	STA EA	
DA4C	JMP %DA01	DAD7	JMP %DA8C	et on réempile le tout !!!

'KEY\$' (COMMANDE)

DA4F JSR \$E905	DADA JSR \$EB78	prendre caractère dans le tampon touche
DA52 PHP	DADD PHP	sauver si valide
DA53 PHA	DADE PHA	et le caractère lui-même.
DA54 BPL DA59	DADF BPL DAE4	si pas de touche, longueur=0
DA56 LDA #01	DAE1 LDA #01	si touche, longueur=1
DA58 BYT #2C	DAE3 BYT #2C	sauter instruction suivante
DA59 LDA #00	DAE4 LDA #00	longueur=0
DA5B JSR \$D4F0	DAE6 JSR \$D5AB	réserver la chaîne
DA5E PLA	DAE9 PLA	récupérer la touche
DA5F PLP	DAEA PLP	
DA60 BPL DA66	DAEB BPL DAF1	si pas de touche, on sort
DA62 LDY #00	DAED LDY #00	
DA64 STA (D1),Y	DAEF STA (D1),Y	sinon, on sauve dans la chaîne
DA66 PLA	DAF1 PLA	
DA67 PLA	DAF2 PLA	dépiler retour pour éviter test numérique
DA68 JMP \$D539	DAF3 JMP \$D5F4	sauver descripteur sur la pile

INTERDIRE MODE HIRES

DA6B LDA #2C0	DAF6 LDA #2C0	prendre indicateur de mode
DA6E AND #01	DAF9 AND #01	et isoler le bit HIRES/TEXT
DA70 BEQ DA77	DAFB BEQ DB02	mode text, c'est bon
DA72 LDX #A3	DAFD LDX #A3	'DISP TYPE MISMATCH ERROR'
DA74 JMP \$C485	DAFF JMP \$C47E	
DA77 RTS	DB02 RTS	
DA78 RTS	DB03 RTS	si un ne suffit pas !!

E) LE CALCUL FLOTTANT

1-Le codage des nombres

Nous allons faire un résumé des différentes formes de codage des nombres employées sur l'Oric.

Les entiers non signés.

C'est la forme la plus usuelle, que l'on emploie tout le temps. Il s'agit tout simplement d'écrire un nombre en binaire (base 2) au lieu de l'écrire en décimal (base 10).

Rappelons l'expression d'un nombre X dans la base B donnée:

$$X = a_0b^0 + a_1b^1 + a_2b^2 + \dots$$

$$a_i < b$$

Figure Codage A

La condition $a_i < b$ donnant l'unicité de la décomposition.

Ainsi que le nombre 1234 en base 10 peut se décomposer en $1 \times 1000 + 2 \times 100 + 3 \times 10 + 4 \times 1$, le nombre 1101 en base 2 peut se décomposer en $1 \times 1000 + 1 \times 100 + 0 \times 10 + 1 \times 1$, ce qui donne en convertissant la décomposition en base 10: $1 \times 8 + 1 \times 4 + 0 \times 2 + 1 \times 1$. Le binaire ne connaît donc que deux chiffres, contre 10 pour le décimal. Ces deux chiffres sont notés 0 et 1.

Le binaire est lourd à manipuler: le nombre 1234 décimal nécessite seulement 4 chiffres alors que son expression en binaire en nécessite 19.

Les chiffres binaires sont donc groupés par 8, pour obtenir des octets.

Rappelons aussi que n chiffres dans la base b permettent d'exprimer des nombres compris entre 0 (inclus) et b puissance n (non inclus).

Un octet permet donc d'exprimer des nombres entre 0 et 255 ($2^8 - 1$).

En groupant deux octets, on peut exprimer des nombres entre 0 et 65535 ($2^{16} - 1$). Le nombre s'exprime alors en base 256: $X = B \times 256 + A$. A est le premier chiffre, B le deuxième. A est appelé le poids faible et B le poids fort (en base 10, on les aurait appelé respectivement les unités et les dizaines). Par convention pour le 6502, on stockera en mémoire le poids faible d'abord.

Pour faciliter la lecture des nombres codés en binaire, on groupe les bits par 4, et on obtient donc la base 16 dite hexadécimale. Il faut donc 16 chiffres, qui sont 0,1,2,3,4,5,6,7,8,9,A,B,C,D,E,F. C'est la notation la mieux adaptée au travail en assembleur. Un octet nécessite deux chiffres (on dit parfois digit) hexadécimaux. 100 (base 10) = 64 (base 16) = 01000100 (base 2).

Les nombres entiers signés

On a souvent besoin de travailler avec des nombres négatifs, pour obtenir une soustraction par exemple.

L'idée la plus simple est de se réserver un bit qui indiquera si le nombre est positif (0) ou négatif (1). Pour un nombre sur un octet on prendra b7, pour un nombre sur 2 octets on prendra b15 etc.

Mais il faut faire attention à ce que des opérations simples donnent facilement le résultat escompté.

Par exemple, en décimal, $(-1) + (1)$ doit donner 0.

En utilisant seulement b7 comme bit de signe, -1 est codé #81 et 1 est codé #01. #81 + #01 = #82, soit -2 avec cette convention, pas très réussi !

Il fut donc imaginé la notation en vrai complément à 2, qui résout tout ces problèmes.

La complémentation est en fait l'opérateur logique NON, qui consiste à inverser tous les bits.

Le complément est déjà très satisfaisant: -1 est codé #FF et 1 est codé #01. #FE+#01 donne #FF, soit -#00=0. Le problème est là: on a deux 0 ! C'est très peu pratique pour les calculs.

Il suffit de décaler de 1 et tout rentre dans l'ordre. Le complément à 2 s'obtient d'abord en complétenant, puis en ajoutant 1 au résultat.

-1 est donc codé #FE+1=#FF. -1+1=#FF+#01=#100=#00 (+retenue). Cette fois, c'est réussi, on n'a qu'un seul 0. Seul inconvénient, le domaine est dissymétrique par rapport au 0. Le plus petit négatif est #00=-128, le plus grand positif est #7F=+127.

Autre problème: celui du dépassement de capacité. 127+1 donne 128, qui est hors du domaine d'un nombre signé sur un octet, et la retenue n'y peut rien: #7F+1=#80 (-128 !). Les concepteurs du 6502 ont tout prévu: l'indicateur V (overflow), qui agit comme une retenue pour un nombre signé: C reflétait les propagations au delà de b7, V reflète les propagations au delà de b6.

Dans le commentaire, lorsqu'un nombre est dit signé, cela signifie que son bit de poids le plus fort est un bit de signe, et donc que les nombres négatifs sont notés en complément à 2.

Rappel: soustraire 1 et ajouter -1 revient donc même quant au résultat.

Les variables du BASIC dites entières (suffixe %) sont stockées en complément à 2 sur 2 octets.

Pour la conversion en décimal, la ROM utilise aussi des nombres signés sur 4 octets.

Les nombres 'réels'

Les nombres signés, c'est bien, mais limité !

Pour pouvoir faire des calculs efficaces, il faudrait travailler sur l'ensemble des réels, dont on peut appréhender la structure continue -et infinie- en disant qu'entre deux nombre réels, il y a toujours un autre nombre réel.

En fait l'ensemble des réels est une extension de l'ensemble des rationnels (ensemble des quotients de nombres entiers relatifs).

Nous ne nous étendons pas sur la nécessité -ni la manière- de construire l'ensemble des réels, mais retenons simplement qu'il a un caractère infini qui est pour le moins difficile à représenter ... surtout par un ordinateur, quel qu'il soit !

Il est bien entendu impossible de représenter un ensemble infini, cela nécessiterait une infinité de cases mémoire. Il va donc falloir se ramener à un ensemble fini de nombres. Pour ceci, on utilise deux types de limitations: la précision et la grandeur des nombres.

Il est d'usage de noter un nombre en notation dite "scientifique" sous la forme d'une mantisse (comprise entre 0 et 10) et d'un puissance de 10: $X=M \times 10^E$.

La grandeur est alors l'exposant. Une limitation sur la grandeur des nombres est donc une limitation sur l'exposant: si on dit que $-3 < E < 3$, le nombre représenté sera (sans compter son signe et le zéro) compris entre 10000 et 0,001.

La limitation en précision dépend uniquement de la précision de la mantisse, c'est à dire le nombre de chiffres significatifs. Si on limite la mantisse à un chiffre, la mantisse vaudra de 0 à 9. Mais attention: la précision dépend de l'exposant. Ainsi, la précision va varier de -500 à $+.005$, selon l'exposant.

Première conséquence: on n'a plus un ensemble continu mais en ensemble discret de nombres. Ainsi, il y a 10 possibilités pour la mantisse et 6 pour l'exposant: l'ensemble est donc réduit à $6 \times 10 = 60$ nombres.

Deuxième conséquence: quelle que soit la taille du nombre, la précision est toujours de un chiffre significatif. C'est ceci que l'on appelle la notion de virgule flottante: la précision relative des nombres est indépendante de leur grandeur. Par opposition à un codage normal (par exemple un nombre non signé sur un octet) où la précision absolue est constante (1), mais où la précision relative varie de $1/2$ à $1/512$. Un nombre voisin de 100 sera estimé à $1/100$ ème près, c'est à dire avec deux chiffres significatifs, alors qu'un nombre voisin de 10 sera exprimé à $1/10$ ème près, c'est à dire un seul chiffre significatif.

Il a donc été choisi une représentation en virgule flottante qui occupe 5 octets. On ne pourra donc exprimer que au maximum 2^{40} nombres différents, soit environ 1000 milliards. C'est beaucoup mais rien devant ce que l'on est sensé représenter.

Bien entendu, on travaille en base 2. La mantisse va donc être comprise entre 0 et 1. On peut représenter un nombre X codé en virgule flottante par la convention suivante:

$$X = M \times 2^E, \text{ si } M=0 \text{ alors } M=1, \text{ et si } E=0 \text{ alors } X=0.$$

La mantisse est stockée sur 4 octets, le bit le plus significatif étant le signe. Attention: les nombres négatifs ne sont pas stockés en complément à 2. La précision est de l'ordre de 2^{31} soit environ neuf chiffres (décimaux) significatifs.

L'exposant est stocké sur un seul octet, signé.

Là encore, il a fallu prendre une convention qui simplifie les calculs. Le complément à deux n'est cette fois pas très pratique.

Il faut pouvoir détecter facilement l'overflow (l'exposant devient trop grand). Or de nombreuses instructions du 6502 de touchent pas à V (INC...), ce qui complique déjà les choses.

Il faut une convention pour un nombre nul, pour ne pas avoir à tester toute la mantisse. La convention la plus simple, c'est que si l'exposant=000, le nombre est nul. Mais comment alors représenter un nombre de l'ordre de 2^0 (1) ?

Enfin, la plupart des calculs sur l'exposant reviennent à multiplier par 2 le nombre (incrémenter l'exposant) ou diviser le nombre par deux (décrémenter l'exposant). Il faut que ces opérations s'effectuent simplement, sans être obligé d'ajuster l'exposant.

C'est donc une convention dérivée du complément à 2 qui a été choisie: on exprime l'exposant en complément à 2, et on enlève #7F. Ainsi, -1 sera codé (#FF-#7F)=#80, 10 sera codé (#8A-#7F)=#8B etc... (voir table des conversions en annexe)

Evidemment cette convention est très satisfaisante:

-L'overflow est détecté facilement (le plus grand exposant vaut #FF=126: si on cherche à l'incrémenter, on passe à 0) par détection du zéro ou de la retenue.

-Il suffit d'incrémenter pour passer d'un exposant négatifs à un exposant positif: -1=#80, 0=#81, 1=#82.

-Le zéro de l'exposant n'a pas d'importance: le fait que le nombre soit plus petit ou plus grand que 1 importe peu pour faire une addition par exemple.

-La convention d'un nombre nul est simple: l'exposant vaut 0. L'exposant varie donc de #FF (+126) à #81 (-128).

Pendant les phases de calculs, le signe du nombre est stocké à part pour ne pas interférer.

Pour avoir une précision suffisante sur la mantisse, il est nécessaire d'avoir un octet supplémentaire qui sert ensuite à faire l'arrondi. Cet octet est calculé lors des additions, divisions etc... ensuite, selon sa valeur (il suffit de tester b7), on va arrondir la mantisse en l'incrémentant ou non.

Cet octet supplémentaire (noté octet ou bit -lorsque seul b7 est important-d'extension de ACC1) suffit à obtenir une précision maximale pour les additions. Il ne suffit pas en revanche pour les multiplications ou additions, d'où une précision réduite à environ 8 chiffres (décimaux) pour la multiplication dans les cas particuliers.

Toujours au sujet de la précision, il est important de noter que la mantisse doit être justifiée, c'est à dire que son bit le plus significatif doit impérativement être b30.

Sinon, cela revient à coder la mantisse sur moins de 30 bits, c'est à dire perdre en précision. Exemple en base 10: 1,0 10⁻¹ a deux chiffres significatifs, alors 0,1 a un seul chiffre significatifs.

Voici un résumé et un exemple de codage en virgule flottante:

*** FIGURE CODAGE-B ***

L'exposant sera noté E et sa valeur correspondante, après codage, e .

e est calculé en complément à 2, auquel on retranche 127 (ou on ajoute 129) .

$e = E - 127$ ou $e = E + 129$, soit encore $E = e + 127$

exemple: si $E=15$, $e=15+129= 144 = \#90$

ou $e= 15-127 = -112 = \#90$ en complément à 2

- Le nombre est nul si et seulement si $e=0$ ($E= 127$)
- Domaine de validité de l'exposant:
 - $1 < E < 255$
 - $- 128 < E < +126$ (domaine dissymétrique)

La MANTISSE , qui représente la valeur du nombre, a deux représentations:

1- pendant les calculs



2- pour le stockage du nombre



S=0: positif

S=1: négatif

Le poids de la mantisse est donc de l'ordre de 2^{E-31} , celui de l'exposant de l'ordre de 2^E

Exemple de codage pour le nombre 12,5

$$12,5 = 8 + 4 + 1/2 = 2^3 + 2^2 + 2^{-1}$$

Exposant = #84 (+3)

Mantisse = 01001000 00000000 00000000 00000000

Figure Codage B

Exposant

Il ne faut jamais perdre de vue que l'Oric travaille sur un ensemble discret de nombres, et que toute opération entraîne une perte de précision. Il faut donc simplifier les expressions: $A \div (B/A)$ a de fortes chances de ne pas donner B, à cause de l'arrondi de B/A.

Le problème des arrondis semble avoir été optimisé, si on en juge par le travail intense sur l'octet d'extension. Il est aussi assez difficile à suivre, certaines opérations doivent être le fruit de longs calculs de précisions, que j'avoue ignorer.

En résumé, le codage des nombres 'réels' est très satisfaisant, mais ne peut donner plus que 8 chiffres significatifs, et encore au prix de pas mal d'acrobaties. Les routines de calculs sont relativement facile à suivre, si l'on a bien saisi le codage. Elles font en tous cas preuve d'une optimisation à toute épreuve !

2-Approximation des fonctions transcendentes

Ce chapitre est totalement théorique, mais est nécessaire pour ceux qui voudraient approfondir l'évaluation des fonctions telle que EXP, COS etc..

On ne sait pas calculer exactement la valeur d'une fonction transcendente. Il faut donc trouver la meilleure approximation (la plus rapide à obtenir) compte tenu de l'erreur tolérée.

Le problème posé est le suivant: calculer avec la précision souhaitée (9 chiffres décimaux), et ce le plus rapidement possible, une fonction avec des opérateurs non transcendents tels que +, -, x, /.

Plusieurs méthodes existent. Les deux les plus performantes sont l'approximation par des polynomes, et l'approximation par des fractions continues. La première solution a été retenue, probablement parce que la division est une opération très lente.

Donc, il va falloir trouver un polynome de degré le plus faible possible, pour limiter le temps de calcul et la place nécessaire pour stocker les coefficients, qui doit donner le meilleur résultat, c'est à dire une erreur absolue minimale sur un intervalle donné.

Pour obtenir la valeur d'une fonction au voisinage d'un point, on a recourt à ce qu'on appelle un développement limité, dont voici la définition (formule de TAYLOR):

Soit une fonction f n fois dérivable et de dérivée continue en a , on a alors:

Pour x au voisinage de a:

$$f(x) = \sum_{i=0}^n \frac{(x-a)^i}{i!} f^{(i)}(a)$$

$f^{(n)}$ représentant la n-ème dérivée de f

Figure VIE)-A

En clair, on convertit une fonction quelconque en une série polynomiale infinie.

On pourrait croire au premier abord que c'est la solution. En un sens, c'est vrai: en augmentant l'ordre du développement, on peut obtenir n'importe quelle précision sur n'importe quel intervalle (où la fonction est définie et où la série converge. La plupart des D.L ont un rayon de convergence infini).

Mais la définition contient ses limites: c'est une série infinie, chaque terme ajoutant une précision supplémentaire au résultat. Et il est inconcevable de calculer une infinité de termes, évidemment.

D'autre part, un développement limité est en fait une étude locale de la fonction, et n'est valable "qu'au voisinage de " c'est à dire infiniment près du point a où la formule est calculée. Dans cette optique, c'est le moyen le plus performant: la méthode la plus employée pour calculer PI est un D.L de ARCTAN(1)

Plus on s'éloigne du point de calcul, moins le développement est précis, ou plus il faut de termes pour la même précision.

Or, pour les ordinateurs, il faut un résultat précis sur un intervalle assez large (de 0 à 1 par exemple), et on est loin de l'écart 'infiniment petit'. (D'ailleurs, n'importe quelle valeur est infiniment grande par rapport à l'infiniment petit)

Voici un exemple: nous allons étudier la fonction EXP(X), qui est la plus pratique car elle présente la caractéristique d'être égale à sa dérivée. Nous allons l'étudier en 0 car là aussi elle est simple à calculer: EXP(0)=1.

La formule du développement limité donne:

Figure VIE)-B

$$e^x = 1 + x + x^2/6 + x^4/24 + x^5/25$$

et en notant D_2 le développement tronqué à l'ordre 2

$$D_2(x) = 1 + x + x^2/2$$

Par la suite nous nous limiterons au degré deux, pour ne pas alourdir les calculs.

Traçons la courbe d'erreur de ce D.L (Développement Limité), c'est à dire la fonction $EXP(X)-1-X-X^2/2$. (l'Oric fournissant 9 chiffres significatifs, la valeur fournie peut être considérée comme exacte devant un D.L à l'ordre 2):

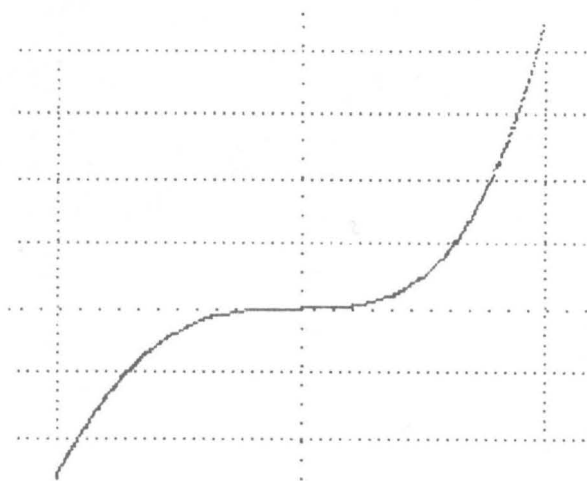


Figure VIE)-C

On le voit, le D.L est d'autant moins précis qu'on s'éloigne de son point de calcul. Pour obtenir en 1 la même précision qu'en 0,25 par exemple, il faudrait augmenter l'ordre du D.L, c'est à dire ralentir notablement l'exécution, et réserver plus de place pour stocker les coefficients.

Il a fallu recourir à d'autres polynômes qui ont une caractéristique plus favorable dans notre cas: la courbe d'erreur est relativement plate sur un intervalle assez large.

On obtient ces polynômes grâce à une 'cuisine' entre la formule de TAYLOR et les polynômes de Chebyshev.

Voici la définition de polynomes de Chebyshev:

Figure VIE)-D

$$T_0(x) = 1, T_n(x) = \cos(n\vartheta), \cos(\vartheta) = x$$

D'où la formule de récurrence :

$$T_{n+1} = 2xT_n - T_{n-1}$$

Voici la liste des premiers polynomes de chebyshev :

$$T_0 = 1$$

$$T_1 = x$$

$$T_2 = 2x^2 - 1$$

$$T_3 = 4x^3 - 3x$$

$$T_4 = 8x^4 - 8x^2 + 1$$

$$T_5 = 16x^5 - 20x^3 + 5x$$

Le tableau suivant est aussi très pratique pour la suite, il exprime cette fois les puissances successives de X en fonction des polynomes de Chebyshev:

Figure VIE)-E

$$1 = T_0$$

$$x = T_1$$

$$x^2 = (T_0 + T_2)/2$$

$$x^3 = (3T_1 + T_3)/4$$

$$x^4 = (3T_0 + 4T_2 + T_4)/8$$

$$x^5 = (10T_1 + 5T_3 + T_5)/16 \quad (1)$$

Pour calculer la suite des termes, il suffit de noter que la formule de récurrence $T_{n+1} = 2xT_n - T_{n-1}$ peut s'écrire $xT_n = (T_{n+1} + T_{n-1})/2$

Il suffit de multiplier par x les deux termes de l'égalité (1) par exemple et de remplacer.

Nous ne nous étendrons pas sur les propriétés caractéristiques des polynômes de Chebyshev, nous nous bornerons à constater leur effet.

Voyons donc comment ils vont nous aider à approximer des fonctions. La méthode utilisée est appelée méthode d'économie, et a été créée par Lanczos.

Il faut:

- 1/ Ecrire un développement limité tronqué à l'ordre n
- 2/ Convertir en polynômes de Chebyshev grace aux équivalences puissances de X/polynômes de Chebyshev.
- 3/ Tronquer ce polynôme en supprimant un ou deux termes
- 4/ Retrouver un polynôme en X, pour faciliter le calcul.

L'effet est le suivant: les coefficients du D.L vont être modifiés et ce d'autant plus que leur poids est faible (puissances élevées).

Voici une illustration de la méthode, en calculant un D.L à l'ordre 3, puis en tronquant le dernier terme.

$$\begin{aligned}
 e^x &= 1 + x + \frac{x^2}{2} + \frac{x^3}{6} \\
 &= T_0 + T_1 + \frac{(T_0 + T_2)}{4} + \frac{(3T_1 + T_3)}{24} \\
 &= \frac{(30T_0 + 27T_1 + 6T_2 + T_3)}{24}
 \end{aligned}$$

Figure VI E)-F

Ce qui donne après troncature (il est bien entendu inutile de calculer le terme en T_3)

$$= \frac{(24 + 27x + 12x^2)}{24}$$

$$L(x) = 1 + 1,125x + 0,5x^2$$

Essayons de calculer un D.L à l'ordre 4 et 5, en tronquant respectivement les 2 et 3 derniers termes .

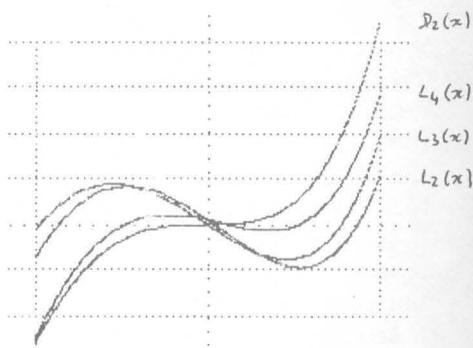
$$L(x) = \frac{191}{192} + \frac{25}{24}x + \frac{13}{24}x^2$$

$$L(x) = \frac{191}{192} + \frac{2171}{1920}x + \frac{13}{24}x^2$$

Laquelle de ces approximations est la meilleure ? Est-il nécessaire de calculer des degrés élevés pour tronquer les trois ou quatre derniers termes ?. Gageons que les gens de chez Microsoft ont fait de savants calculs...ou beaucoup d'expériences !. Nous allons voir l'effet pratique des différentes approximations.

Voici les courbes comparées des erreurs absolues:

Figure VIE)-G

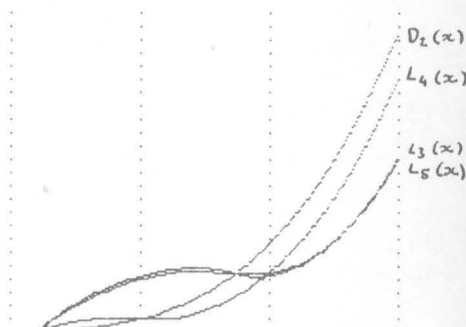


Ce diagramme permet de déterminer les erreurs maximales. On peut déjà apercevoir la caractéristique des transformées par Chebyshev: jamais très exactes, mais surtout jamais très inexactes.

Pour mieux fixer ces notions, voyons les courbes d'erreur moyenne (Calcul de la valeur moyenne de l'intégrale de la valeur absolue de la différence, ouf !).

L'ordonnée représente l'erreur, et l'abscisse représente la demi largeur d'un intervalle centré sur 0 (1 signifie l'erreur moyenne pour X entre -1 et 1).

Figure VIE)-H



Les polynômes de Chebyshev montrent toutes leurs vertus: leur erreur moyenne est pratiquement constante entre 1/2 et 1,1. On voit tout de suite qu'il est inutile de calculer des degrés élevés, puisque L3 et L5 ont des courbes d'erreurs quasi identiques.

Le choix entre tous ces polynômes n'est pas simple, et dépend notamment de l'intervalle nécessaire.

En fait, il faut surtout minimiser l'erreur absolue: il serait impensable d'avoir 'en moyenne' 10 chiffres significatifs, si pour certaines valeurs on n'en a plus que 6 ou 7 !

Dans le cas qui nous préoccupe, il faut prendre en considération l'aspect 'subjectif': EXP(Ø) doit donner 1, c'est à dire que la courbe d'erreur doit s'annuler en Ø, ce qui entraîne dans ce cas que le terme constant ne doit pas être modifié, c'est à dire que l'on ne doit tronquer qu'un terme au développement de Chebyshev, et encore si celui-ci est de degré impair.

Les procédés de modifications des D.L. exposés ici ne font pas le tour de la question. D'autres procédés sont utilisés, pour le calcul de LOG par exemple.

Le degré du polynome va dépendre de la rapidité de convergence de la fonction, et aussi de l'intervalle de calcul. Ces détails sont donnés pour chaque fonction, ainsi que les D.L particuliers.

Pour chaque fonction, le problème va donc être de réduire l'intervalle pour pouvoir appliquer un D.L. Cet intervalle devra être -1,1 ou Ø,1 car les polynomes de Chebyshev n'ont des propriétés utiles dans notre cas que dans cet intervalle. Les courbes d'erreur moyenne le montrent bien.

Réduire l'intervalle, quand c'est possible, n'améliore pas toujours la précision car il ne faut pas perdre de vue que l'on travaille sur un ensemble discret de points, et non vraiment sur des réels. Cela tendrait à augmenter l'erreur pour les grands nombres.

C'est ce qu'on appelle l'effet d'arrondi. Un exemple simple:

Supposons que l'on travaille sur un autre ensemble discret, les nombres de Ø à 1Ø par exemple. La formule $2\frac{9}{2}$ donne 8 au lieu de 9, car $\frac{9}{2}$ donne 4. Intuitivement, on peut décrire ce phénomène par une 'perte de résolution'.

Bref, l'approximation des fonctions est un vrai casse tête, fait de nombreux compromis.

ACC1+Ø.5 --> ACC1

DA79	LDA #Ø1	DBØ4	LDA #Ø5	
DA7B	LDY #E2	DBØ6	LDY #E2	indexer la valeur Ø.5
DA7D	JMP \$DA97	DBØ8	JMP \$DB22	(AY)+ACC1 --> ACC1

(AY)-ACC1 --> ACC1

DA8Ø	JSR \$DD4D	DBØB	JSR \$DD51	(AY) --> ACC2
------	------------	------	------------	---------------

'-' (OPERATEUR) ACC2-ACC1 --> ACC1

Principe: on se ramène à additionner l'opposé...

DA83	LDA D5	DBØE	LDA D5	prendre signe ACC1
------	--------	------	--------	--------------------

DA85	EOR #FF	DB10	EOR #FF	et inverser
DA87	STA D5	DB12	STA D5	sauver nouveau signe
DA89	EOR DD	DB14	EOR DD	et ajuster produit des signes
DA8E	STA DE	DB16	STA DE	
DAED	LDA DE	DB18	LDA D0	positionner N, Z et A selon exposant
DA8F	JMP \$DA9A	DB1A	JMP \$DE25	et faire '+'
DA92	JSR \$DBFB	DB1D	JSR \$DC54	justifier la mantisse selon A
DA95	BCC DAD3	DB20	BCC DB5E	inconditionnel

(AY)+ACC1 --> ACC1

DA97 JSR \$DD4D DB22 JSR \$DD51 (AY) --> ACC2

'+' (OPERATEUR) ACC2+ACC1 --> ACC1

Entrée: Z doit être positionné selon l'exposant de ACC1 (si tel n'est pas le cas, on risque de faire une addition pour rien si ACC1=0, ce qui n'est pas très grave il est vrai) .

Sortie: résultat dans ACC1, ou par ..OVERFLOW ERROR.

Principe: le premier travail consiste à ajuster les mantisses, de sorte que les nombres aient le même exposant, on va donc décaler le plus petit nombre à droite autant que nécessaire. Cela revient à 'poser' l'addition.

Ensuite, si les deux nombres sont de même signes, on va simplement additionner les mantisses. S'ils sont de signes opposés, on va faire la soustraction des mantisses, dans le sens correct. Il faut dans ce cas recaler la mantisse à gauche, pour éviter une perte de précision.

DA9A	BNE DA9F	DB25	BNE DB2A	
DA9C	JMP \$DECD	DB27	JMP \$DED5	si ACC1=0, ACC2 --> ACC1 et c'est tout
DA9F	LDX DF	DB2A	LDX DF	
DAA1	STX C5	DB2C	STX C5	sauver bit d'extension
DAA3	LDX #D8	DB2E	LDX #D8	indexer ACC2
DAA5	LDA D8	DB30	LDA D8	prendre exposant ACC2
DAA7	TAY	DB32	TAY	dans Y
DAA8	BEQ DA78	DB33	BEQ DB03	si nul, le résultat est déjà dans ACC1
DAAA	SEC	DB35	SEC	calculer la différence des exposants
DAA8	SBC D0	DB36	SBC D0	
DAAD	BEQ DAD3	DB38	BEQ DB5E	si égaux, sauter
DAAF	BCC DAC3	DB3A	BCC DB4E	si ACC2 < ACC1, on saute
DAB1	STY D0	DB3C	STY D0	sauver exposant ACC2, qui est la référence

DAB3 LDY DD	DB3E LDY DD	prendre signe de ACC2
DAB5 STY D5	DB40 STY D5	comme signe du plus grand
DAB7 EOR #FF	DB42 EOR #FF	retrouver la différence des exposants
DAB9 ADC #00	DB44 ADC #00	(C=1), c'est à dire complémenter
DABB LDY #00	DB46 LDY #00	
DABD STY C5	DB48 STY C5	extension=0 car ACC2 n'a pas d'extension
DABF LDX #D0	DB4A LDX #D0	indexer ACC1
DAC1 BNE DAC7	DB4C BNE DB52	inconditionnel: justifier ACC1 selon A
DAC3 LDY #00	DB4E LDY #00	ACC2 < ACC1: ACC1 est la référence
DAC5 STY DF	DB50 STY DF	pas d'extension, puis justifier ACC2

Justifier Accu indexé par X, tant que l'exposant (<) #D0 (référence)

DAC7 CMP #F9	DB52 CMP #F9	y-a-t-il plus de 8 décalages ?
DAC9 BMI DA92	DB54 BMI DB1D	oui, décaler d'abord octet par octet
DACB TAY	DB56 TAY	placer index de décalage
DACC LDA DF	DB57 LDA DF	prendre l'extension
DACE LSR 01,X	DB59 LSR 01,X	il entre un 0 dans la mantisse
DAD0 JSR \$DC14	DB5B JSR \$DC6B	et faire les décalages nécessaires
DAD3 BIT DE	DB5E BIT DE	tester produit des signes
DAD5 BPL DB2E	DB60 BPL DBB9	opérandes de même signe, addition

Faire soustraction des mantisses

DAD7 LDY #D0	DB62 LDY #D0	indexer ACC1, plus grand pour l'instant
DAD9 CPX #D8	DB64 CPX #D8	on a justifié ACC2 ?
DADB BEQ DADF	DB66 BEQ DB6A	oui, c'était bien ACC2 le plus petit
DADD LDY #D8	DB68 LDY #D8	non, alors le plus grand c'est ACC2
DADF SEC	DB6A SEC	préparer pour complémententation
DAE0 EOR #FF	DB6B EOR #FF	de l'extension
DAE2 ADC C5	DB6D ADC C5	et commencer par soustraire les extensions
DAE4 STA DF	DB6F STA DF	

DAE6 LDA 0004,Y	DB71 LDA 0004,Y	
DAE9 SBC 04,X	DB74 SBC 04,X	
DAEB STA D4	DB76 STA D4	soustraire Octet 4
DAED LDA 0003,Y	DB78 LDA 0003,Y	
DAF0 SBC 03,X	DB7B SBC 03,X	
DAF2 STA D3	DB7D STA D3	soustraire Octet 3
DAF4 LDA 0002,Y	DB7F LDA 0002,Y	
DAF7 SBC 02,X	DB82 SBC 02,X	
DAF9 STA D2	DB84 STA D2	soustraire octet 2
DAFB LDA 0001,Y	DB86 LDA 0001,Y	

DAFE	SBC	01,X	DB89	SBC	01,X	
DB00	STA	D1	DB8B	STA	D1	soustraire Octet 1

JUSTIFIER LA MANTISSE SELON SIGNE

Entrée: C=1 si signe positif, C=0 sinon. #D0 contient l'exposant de départ

Sortie: ACC1 contient le nombre en flottant.

DB02	BCS	DB07	DB8D	BCS	DB92	si positif demandé, on saute
DB04	JSR	\$DBA9	DB8F	JSR	\$DC02	sinon, il faut compléter

JUSTIFIER LA MANTISSE

Principe: pour avoir une précision constante, il est nécessaire que la mantisse soit justifiée, c'est à dire que son bit de poids le plus fort sois bien un 1.

Il faut faire une telle justification après une soustraction par exemple, qui a probablement fait diminuer la mantisse.

DB07	LDY	#00	DB92	LDY	#00	extension=0 si nécessaire
DB09	TYA		DB94	TYA		nombre de décalages=0
DB0A	CLC		DB95	CLC		préparer C pour additions futures
DB0E	LDX	D1	DB96	LDX	D1	si poids fort mantisse non nul,
DB0D	BNE	DB59	DB98	BNE	DBE4	décaler bit à bit

Décaler octet par octet

DB0F	LDX	D2	DB9A	LDX	D2	octet 2
DB11	STX	D1	DB9C	STX	D1	dans octet 1
DB13	LDX	D3	DB9E	LDX	D3	octet 3
DB15	STX	D2	DBA0	STX	D2	dans octet 2
DB17	LDX	D4	DBA2	LDX	D4	octet 4
DB19	STX	D3	DBA4	STX	D3	dans octet 3
DB1B	LDX	DF	DBA6	LDX	DF	octet d'extension
DB1D	STX	D4	DBA8	STX	D4	dans octet 4
DB1F	STY	DF	DBAA	STY	DF	nouvelle extension
DB21	ADC	#08	DBAC	ADC	#08	exposant+8
DB23	CMP	#28	DBAE	CMP	#28	a-t-on décalé 5 fois ?
DB25	BNE	DB0B	DBB0	BNE	DB96	non, on continue

ACC1=0

DB27 LDA #00	DBB2 LDA #00	oui, la mantisse était vide, et résultat nul
DB29 STA D0	DBB4 STA D0	indiquer résultat nul
DB2B STA D5	DBB6 STA D5	et signe positif.
DB2D RTS	DBB8 RTS	

Addition (suite): additionner les mantisses

DB2E ADC C5	DBB9 ADC C5	
DB30 STA DF	DBBB STA DF	additionner extension d'abord
DB32 LDA D4	DBBD LDA D4	
DB34 ADC DC	DBBF ADC DC	
DB36 STA D4	DBC1 STA D4	octet 4
DB38 LDA D3	DBC3 LDA D3	
DB3A ADC DB	DBC5 ADC DB	
DB3C STA D3	DBC7 STA D3	octet 3
DB3E LDA D2	DBC9 LDA D2	
DB40 ACC DA	DBCB ADC DA	
DB42 STA D2	DBCD STA D2	octet 2
DB44 LDA D1	DBCF LDA D1	
DB46 ADC D9	DBD1 ADC D9	
DB48 STA D1	DBD3 STA D1	octet 1
DB4A JMP \$DB66	DBD5 JMP \$DBF1	et ajuster exposant

Justification bit à bit

DB4D ADC #01	DBD8 ADC #01	incrémenter compteur de décalages
DB4F ASL DF	DBDA ASL DF	rotation extension
DB51 ROL D4	DBDC ROL D4	octet 4
DB53 ROL D3	DBDE ROL D3	octet 3
DB55 ROL D2	DBE0 ROL D2	octet 2
DB57 ROL D1	DBE2 ROL D1	octet 1
DB59 BPL DB4D	DBE4 BPL DBD8	si toujours pas justifié, on continue
DB5B SEC	DBE6 SEC	sinon, on ajuste l'exposant
DB5C SBC D0	DBE7 SBC D0	si on a fait plus de décalage
DB5E BCS DB27	DBE9 BCS DBE2	que l'exposant le permettait, ACC1=0
DB60 EOR #FF	DBEB EOR #FF	complémenter pour retrouver exposant
DB62 ADC #01	DBED ADC #01	
DB64 STA D0	DBEF STA D0	et sauver nouvel exposant
DB66 BCC DBA8	DBF1 BCC DC01	
DB68 INC D0	DBF3 INC D0	incrémenter exposant
DB6A BEQ DBE0	DBF5 BEQ DC39	'OVERFLOW ERROR' si il passe à 0

Décaler la mantisse d'un bit à droite

Programmation: Sur la V1.0, l'instruction ROR était manifestement inconnue, ou du moins ne fut pas utilisée pour des raisons obscures. La différence de vitesse entre les deux ROM's s'explique par cette routine (procédé aussi utilisé en #DC08).

```

DE6C LDA #00 .....
DE6E BCC DB72 ..... l'instruction ROR ayant
DE70 LDA #80 ..... disparu depuis une dizaine d'octets
DE72 LSR D1 ..... il a fallu faire sans !
DE74 ORA D1 .....
DE76 STA D1 ..... résultat: la routine nécessite
DE78 LDA #00 ..... entre 70 et 75 microsecondes (selon valeur)
DE7A BCC DB7E ..... pour s'exécuter, sans compter
DB7C LDA #80 ..... que l'on perd 50 octets !
DE7E LSR D2 .....
DE80 ORA D2 .....
DE82 STA D2 .....
DE84 LDA #00 .....
DE86 BCC DB8A .....
DE88 LDA #80 .....
DE8A LSR D3 .....
DE8C ORA D3 .....
DE8E STA D3 .....
DB90 LDA #00 .....
DE92 BCC DB96 .....
DB94 LDA #80 .....
DE96 LSR D4 .....
DB98 ORA D4 .....
DB9A STA D4 .....
DB9C LDA #00 .....
DB9E BCC DBA2 .....
DBA0 LDA #80 .....
DBA2 LSR DF .....
DBA4 ORA DF .....
DBA6 STA DF .....
..... DBF7 ROR D1
..... DBF9 ROR D2      temps d'exécution: 20 microsecondes.
..... DBFB ROR D3
..... DBFD ROR D4
DBA8 RTS      DC01 RTS

```

COMPLEMENTER LA MANTISSE

Principe: classique: on inverse chacun des bits et on ajoute 1.

Remarque: il n'y a pas de propagation vers l'exposant, car cette routine n'est appelée qu'à bon escient.

DBA9 LDA D5	DC02 LDA D5	
DBAB EOR #FF	DC04 EOR #FF	
DBAD STA D5	DC06 STA D5	changer le signe
DBAF LDA D1	DC08 LDA D1	
DBB1 EOR #FF	DC0A EOR #FF	
DBB3 STA D1	DC0C STA D1	complémenter octet 1
DBE5 LDA D2	DC0E LDA D2	
DBE7 EOR #FF	DC10 EOR #FF	
DBB9 STA D2	DC12 STA D2	complémenter octet 2
DBEB LDA D3	DC14 LDA D3	
DBED EOR #FF	DC16 EOR #FF	
DBEF STA D3	DC18 STA D3	complémenter octet 3
DBC1 LDA D4	DC1A LDA D4	
DBC3 EOR #FF	DC1C EOR #FF	
DBC5 STA D4	DC1E STA D4	complémenter octet 4
DBC7 LDA DF	DC20 LDA DF	
DBC9 EOR #FF	DC22 EOR #FF	
DBC8 STA DF	DC24 STA DF	complémenter extension
DECD INC DF	DC26 INC DF	incrémenter l'extension
DBCF BNE DBDF	DC28 BNE DC38	
DBD1 INC D4	DC2A INC D4	éventuellement octet 4
DBD3 BNE DBDF	DC2C BNE DC38	
DBD5 INC D3	DC2E INC D3	éventuellement octet 3
DBD7 BNE DBDF	DC30 BNE DC38	
DBD9 INC D2	DC32 INC D2	éventuellement octet 2
DBDB BNE DBDF	DC34 BNE DC38	
DBDD INC D1	DC36 INC D1	éventuellement octet 1
DBDF RTS	DC38 RTS	
DBE0 LDX #45	DC39 LDX #45	
DBE2 JMP \$C485	DC3B JMP \$C47E	'OVERFLOW ERROR'

JUSTIFIER A DROITE ACC3

DBE5 LDX #94	DC3E LDX #94	indexr ACC3
--------------	--------------	-------------

JUSTIFIER A DROITE SELON X ET A

Entrée: X contient l'index de l'accumulateur concerné.

A contient 'l'exposant' de départ. On décale à droite tant que A n'est pas nul.

Remarque: Divers points d'entrée...

Décaler octet par octet

DBE7	LDY #4,X	DC40	LDY #4,X	octet 4
DBE9	STY DF	DC42	STY DF	dans extension
DBEB	LDY #3,X	DC44	LDY #3,X	octet 3
DBED	STY #4,X	DC46	STY #4,X	dans octet 4
DBEF	LDY #2,X	DC48	LDY #2,X	octet 3
DBF1	STY #3,X	DC4A	STY #3,X	dans octet 3
DBF3	LDY #1,X	DC4C	LDY #1,X	octet 1
DBF5	STY #2,X	DC4E	STY #2,X	dans octet 2
DBF7	LDY D7	DC50	LDY D7	code de remplissage
DBF9	STY #1,X	DC52	STY #1,X	dans octet 1
DBFB	ADC #08	DC54	ADC #08	ajouter 8 à 'l'exposant'
DBFD	BMI DBE7	DC56	BMI DC40	pas encore positif: décaler octet par octet
DBFF	BEQ DBE7	DC58	BEQ DC40	si nul, pareil
DC01	SBC #08	DC5A	SBC #08	si dépassement, on retrouve la valeur
DC03	TAY	DC5C	TAY	comme index
DC04	LDA DF	DC5D	LDA DF	l'extension dans A
DC06	BCS DC44	DC5F	BCS DC75	si pas de décalage (A=0), on sort
DC08	PHA		
DC09	LDA #1,X		
DC0B	AND #80		
DC0D	LSR #1,X		toujours les mêmes instructions compliquées
DC0F	ORA #1,X		et lentes...
DC11	STA #1,X		
DC13	RIT 48		
DC15	LDA #00		
DC17	BCC DC1B		
DC19	LDA #80		
DC1B	LSR #2,X		
DC1D	ORA #2,X		
DC1F	STA #2,X		
DC21	LDA #00		
DC23	BCC DC27		
DC25	LDA #80		

DC27	LSR	#3,X		
DC29	ORA	#3,X		
DC2B	STA	#3,X		
DC2D	LDA	#00		
DC2F	BCC	DC33		
DC31	LDA	#80		
DC33	LSR	#4,X		
DC35	ORA	#4,X		
DC37	STA	#4,X		
DC39	PLA			
DC3A	PHP			
DC3B	LSR	A		
DC3C	PLP			
DC3D	BCC	DC41		
DC3F	ORA	#80		
.....	DC61	ASL	#1,X		
.....	DC63	BCC	DC67		
.....	DC65	INC	#1,X		
.....	DC67	ROR	#1,X	réajuster octet 1	
.....	DC69	ROR	#1,X	octet 1	
.....	DC6B	ROR	#2,X	octet 3	
.....	DC6D	ROR	#3,X	octet 3	
.....	DC6F	ROR	#4,X	octet 4	
.....	DC71	ROR	A	et extension	
DC41	INY	DC72	INY	plus de décalage ?	
DC42	BNE	DC#8	DC73	BNE DC61	si, on repart
DC44	CLC	DC75	CLC	non, sortir, C=0	
DC45	RTS	DC76	RTS		

CONSTANTES DIVERSES

DC46	DC77	BYT	#82,#13,#5D,#8D,#DE	soit	2,30258509	ou encore LN(10)
....	DC7C	BYT	#82,#49,#0F,#DA,#9E	soit	3,14159265	ou encore PI
DC4B	DC81	BYT	#81,#00,#00,#00,#00	soit	1	

VALEUR POUR CALCUL DE LN

DC50	DC86	BYT	#03			
DC51	DC87	BYT	#7F,#7E,#56,#CB,#79	soit	0,434255942	
DC56	DC8C	BYT	#89,#13,#9B,#0B,#64	soit	0,576584541	
DC5B	DC91	BYT	#80,#76,#38,#93,#16	soit	0,961800759	
DC60	DC96	BYT	#82,#38,#AA,#3B,#20	soit	2,88539007	

DC65	DC9B	BYT #80,#35,#04,#F3,#34	soit 0,707106781 ou encore SQR(2)/2
DC6A	DCA0	BYT #81,#35,#04,#F3,#34	soit 1,41421356 ou encore SQR(2)
DC6F	DCA5	EYT #80,#80,#00,#00,#00	soit -0,5
DC74	DCAA	BYT #80,#31,#72,#17,#F8	soit 0,693147181 ou encore LN(2)

'LN' (FONCTION)

DC79	JSR \$DF04	DCAF	JSR \$DF13	A=SGN(ACC1)
DC7C	BEQ DC80	DCB2	BEQ DCB6	si 0, erreur
DC7E	BPL DC83	DCB4	BPL DCB9	
DC80	JMP \$D2A0	DCB6	JMP \$D336	si négatif, aussi: 'ILLEGAL QUANTITY ERROR'
DC83	LDA D0	DCB9	LDA D0	prendre exposant
DC85	SBC #7F	DCBB	SBC #7F	ramener à 0-127
DC87	PHA	DCBD	PHA	et sauver
DC88	LDA #80	DCBE	LDA #80	exposant=+0
DC8A	STA D0	DCC0	STA D0	et on sauve
DC8C	LDA #65	DCC2	LDA #9B	
DC8E	LDY #DC	DCC4	LDY #DC	indexer SQR(2)/2
DC90	JSR \$DA97	DCC6	JSR \$DB22	(AY)+ACC1 --> ACC1
DC93	LDA #6A	DCC9	LDA #A0	
DC95	LDY #DC	DCCB	LDY #DC	indexer SQR(2)
DC97	JSR \$DDE0	DCCD	JSR \$DDE4	(AY)/ACC1 --> ACC1
DC9A	LDA #4B	DCD0	LDA #81	
DC9C	LDY #DC	DCD2	LDY #DC	indexer 1
DC9E	JSR \$DAB0	DCD4	JSR \$DB0B	(AY)-ACC1 --> ACC1
DCA1	LDA #50	DCD7	LDA #86	
DCA3	LDY #DC	DCD9	LDY #DC	prendre adresse du polynome
DCA5	JSR \$E2F9	DCDB	JSR \$E2FD	et calculer
DCA8	LDA #6F	DCDE	LDA #A5	
DCAA	LDY #DC	DCE0	LDY #DC	indexer -0,5
DCAC	JSR \$DA97	DCE2	JSR \$DB22	(AY)+ACC1 --> ACC1
DCAF	PLA	DCE5	PLA	récupérer exposant
DCB0	JSR \$E072	DCE6	JSR \$E076	A+ACC1 --> ACC1
DCB3	LDA #74	DCE9	LDA #AA	
DCB5	LDY #DC	DCEB	LDY #DC	indexer LN(2) et faire multiplication

(AY)*ACC1 --> ACC1

DCB7	JSR \$DD4D	DCED	JSR \$DD51	(AY) --> ACC2
------	------------	------	------------	---------------

Principe: compte tenu de la représentation des nombres, il suffit d'additionner les exposants, et de faire le produit des mantisses:

Figure DC-C

Le produit de $A=M.2^E$ et de $B=M'.2^{E'}$
 donne: $A.B=M.M'.2^{E.E'}$, soit $A.B=M.M'.2^{E+E'}$

La méthode utilisée pour faire le produit des mantisses est assez classique. Deux points méritent d'être soulignés:

-Au lieu de considérer le multiplicateur (ACC1) dans son ensemble, il est pris octet par octet, ce qui réduit sensiblement le nombre de décalages, qui est de 5 fois 8 décalages sur un octet, soit 40, contre 40 décalages sur 5 octets, soit 200 décalages (avec cette dernière méthode, on décale pour rien des octets nuls).

-D'habitude on décale le multiplicande à gauche, et on additionne ou non au résultat (Figure DC-A). Cette fois, c'est le résultat qui est décalé à droite, les décalages du multiplicande se faisant alors vers la droite. Le résultat est le même, mais on n'utilise une zone temporaire de la taille du résultat, au lieu du double avec la première méthode.

-Il s'ensuit tout de même une perte de précision, car les bits ainsi perdus auraient pu, en s'additionnant, influencer sur la mantisse. C'est pour ceci que des opérations entre entiers donnent parfois des résultats approximatifs !
 (Figure DC-B)

Exemple: Acc1 et Acc2 sont réduits à 4 bits, résultat sur 4 bits:
 b3 b2 b1 b0 a3 a2 a1 a0

Figure DC-A

Multiplicande (Acc2)	a3 a2 a1 a0	
Multiplicateur (Acc1)	b3 b2 b1 b0	

	a3 a2 a1 a0	addition si b0=1
	a3 a2 a1 a0	addition si b1=1
	a3 a2 a1 a0	addition si b2=1
	a3 a2 a1 a0	addition si b3=1

Résultat:	r3 r2 r1 r0	

Le résultat est sur 4 bits, mais le calcul a nécessité 7 bits.

Exemple: Acc1 et Acc2 sont réduits à 4 bits, résultat sur 4 bits:
 b3 b2 b1 b0 a3 a2 a1 a0

Multiplicande (Acc2)	a3 a2 a1 a0	
Multiplicateur (Acc1)	b3 b2 b1 b0	

	a3 a2 a1 a0	addition si b0=1
	a3 a2 a1 a0	addition si b1=1
	a3 a2 a1 a0	addition si b2=1
	a3 a2 a1 a0	addition si b3=1

Résultat:	r3 r2 r1 r0	

Figure DC-B

Le résultat est sur 4 bits, mais le calcul a nécessité 4 bits aussi .

DCBA	BNE DCBF	DCF0	BNE DCF5	
DC2C	JMP \$DD4C	DCF2	JMP \$DD50	si ACC1=0, c'est le résultat, et on sort
DCBF	JSR \$DD78	DCF5	JSR \$DD7C	faire la somme des exposants

Faire le produit des mantisses

DCC2	LDA #00	DCF8	LDA #00	
DCC4	STA 95	DCFA	STA 95	
DCC6	STA 96	DCFC	STA 96	vider zone résultat
DCC8	STA 97	DCFE	STA 97	(notée ACC3)
DCCA	STA 98	DD00	STA 98	
DCCC	LDA DF	DD02	LDA DF	prendre extension
DCCE	JSR \$DCE8	DD04	JSR \$DD1E	et multiplier par ACC2
DCD1	LDA D4	DD07	LDA D4	octet 4
DCD3	JSR \$DCE8	DD09	JSR \$DD1E	multiplier aussi
DCD6	LDA D3	DD0C	LDA D3	octet 3
DCD8	JSR \$DCE8	DD0E	JSR \$DD1E	multiplier
DCDB	LDA D2	DD11	LDA D2	octet 2
DCDD	JSR \$DCE8	DD13	JSR \$DD1E	multiplier
DCE0	LDA D1	DD16	LDA D1	octet 1
DCE2	JSR \$DCED	DD18	JSR \$DD23	multiplier
DCE5	JMP \$DE60	DD1B	JMP \$DE64	ACC3 --> ACC1 et justification

ACC3+ACC2*A --> ACC3

Programmation: une astuce est utilisée pour éviter un compteur qui décompterait les huit décalages: le multiplicande voit son b7 forcé à 1, de sorte qu'il ne sera nul qu'après huit décalages à droite.

DCE8	BNE DCED	DD1E	BNE DD23	si A=0, on décale d'un octet vers la droite
DCEA	JMP \$DBE5	DD20	JMP \$DC3E	i.e. faire huit décalages
DCED	LSR A	DD23	LSR A	sortir premier bit (b0)
DCEE	ORA #80	DD24	ORA #80	et forcer b7 à 1 (compter 8 décalages)
DCF0	TAY	DD26	TAY	sauver dans Y multiplicande
DCF1	BCC DD0C	DD27	BCC DD42	si 0 sorti, décaler simplement

Additionner résultat provisoire et multiplicande

DCF3	CLC	DD29	CLC	
DCF4	LDA 98	DD2A	LDA 98	ajouter octet 4
DCF6	ADC DC	DD2C	ADC DC	
DCF8	STA 98	DD2E	STA 98	

DCFA	LDA	97	DD30	LDA	97	
DCFC	ADC	DB	DD32	ADC	DB	octet 3
DCFE	STA	97	DD34	STA	97	
DD00	LDA	96	DD36	LDA	96	
DD02	ADC	DA	DD38	ADC	DA	octet 2
DD04	STA	96	DD3A	STA	96	
DD06	LDA	95	DD3C	LDA	95	
DD08	ADC	D9	DD3E	ADC	D9	octet 1
DD0A	STA	95	DD40	STA	95	

Décaler le résultat provisoire

DD0C	LDA	#00	
DD0E	BCC	DD12	
DD10	LDA	#80	
DD12	LSR	95	
DD14	ORA	95	
DD16	STA	95	
DD18	LDA	#00	
DD1A	BCC	DD1E	
DD1C	LDA	#80	
DD1E	LSR	96	
DD20	ORA	96	
DD22	STA	96	
DD24	LDA	#00	pourquoi faire simple ?
DD26	BCC	DD2A	
DD28	LDA	#80	
DD2A	LSR	97	
DD2C	ORA	97	
DD2E	STA	97	
DD30	LDA	#00	
DD32	BCC	DD36	
DD34	LDA	#80	
DD36	LSR	98	
DD38	ORA	98	
DD3A	STA	98	
DD3C	LDA	#00	
DD3E	BCC	DD42	
DD40	LDA	#80	
DD42	LSR	DF	
DD44	ORA	DF	
DD46	STA	DF	
.....	DD42	ROR	95	octet 1
.....	DD44	ROR	96	octet 2

.....	DD46	ROR 97	octet 3	
.....	DD48	ROR 98	octet 4	
.....	DD4A	ROR DF	octet extension	
DD48	TYA	DD4C	TYA	récupérer multiplicande
DD49	LSR A	DD4D	LSR A	et sortir le bit
DD4A	BNE DCFØ	DD4E	BNE DD26	et continuer si pas 8 décalages
DD4C	RTS	DD5Ø	RTS	

(AY) --> ACC2

Entrée: AY contient l'adresse de la valeur (signe incorporé à octet 1)

DD4D	STA 91	DD51	STA 91	
DD4F	STY 92	DD53	STY 92	sauver adresse de la valeur
DD51	LDY #Ø4	DD55	LDY #Ø4	indexer octet 4
DD53	LDA (91),Y	DD57	LDA (91),Y	
DD55	STA DC	DD59	STA DC	octet 4
DD57	DEY	DD5B	DEY	
DD58	LDA (91),Y	DD5C	LDA (91),Y	
DD5A	STA DB	DD5E	STA DB	octet 3
DD5C	DEY	DD6Ø	DEY	
DD5D	LDA (91),Y	DD61	LDA (91),Y	
DD5F	STA DA	DD63	STA DA	octet 2
DD61	DEY	DD65	DEY	
DD62	LDA (91),Y	DD66	LDA (91),Y	
DD64	STA DD	DD68	STA DD	octet 1
DD66	EOR D5	DD6A	EOR D5	
DD68	STA DE	DD6C	STA DE	et ajuster produit des signes
DD6A	LDA DD	DD6E	LDA DD	
DD6C	ORA #8Ø	DD7Ø	ORA #8Ø	forcer b7 octet 1
DD6E	STA D9	DD72	STA D9	
DD7Ø	DEY	DD74	DEY	
DD71	LDA (91),Y	DD75	LDA (91),Y	
DD73	STA D8	DD77	STA D8	exposant
DD75	LDA DØ	DD79	LDA DØ	et positionner Z selon ACC1
DD77	RTS	DD7B	RTS	

FAIRE SOMME DES EXPOSANTS

Remarque: cette routine est appelée aussi bien par la multiplication que par la division. Dans les deux cas, le résultat est nul si ACC2. Ce cas est traité à part, pour éviter des erreurs d'arrondi... qui seraient désastreuses pour l'opinion.

Principe: les joies des additions en arithmétiques signée, et inversée de plus.

Rappel: #81=0, #82=1, #80=-1. Voir le chapitre sur le codage des nombres pour des précisions sur la notation de l'exposant.

Le tableau suivant récapitule avec des exemples typiques tous les cas possibles.

Figure DC-D

Exposant 1	Exposant 2	Somme	Vrai résultat	Signe	Dépassement	Overflow
#90 (+15)	#90 (+15)	#20	#A0 (+31)	0	1	0
#C1 (+64)	#C0 (+63)	#81	#101 (128)	1	1	1
#50 (-49)	#80 (-1)	#D0	#50 (-49)	1	0	0
#20 (-97)	#20 (-97)	#40	#C0 (-191)	0	0	0

DD78 LDA D8	DD7C LDA D8	prendre exposant ACC2
DD7A BEQ DD9B	DD7E BEQ DD9F	si nul, faire ACC1=0
DD7C CLC	DD80 CLC	
DD7D ADC D0	DD81 ADC D0	ajouter exposant ACC1
DD7F BCC DD85	DD83 BCC DD89	si pas de dépassement, sauter
DD81 BMI DDA0	DD85 BMI DDA4	dépassement et négatif: Overflow
DD83 CLC	DD87 CLC	ajuster C
DD84 BYT #2C	DD88 BYT #2C	
DD85 BPL DD9B	DD89 BPL DD9F	pas de dépassement et positif: Underflow
DD87 ADC #80	DD8B ADC #80	
DD89 STA D0	DD8D STA D0	récupérer le bon résultat
DD8B BNE DD90	DD8F BNE DD94	si résultat nul,
DD8D JMP \$DB2B	DD91 JMP \$DBB6	indiquer signe positif
DD90 LDA DE	DD94 LDA DE	Sinon, le signe du résultat
DD92 STA D5	DD96 STA D5	est celui du produit des signes
DD94 RTS	DD98 RTS	
DD95 LDA D5	DD99 LDA D5	
DD97 EOR #FF	DD9B EOR #FF	
DD99 BMI DDA0	DD9D BMI DDA4	
DD9B PLA	DD9F PLA	enlever adresse de retour
DD9C PLA	DDA0 PLA	pour retourner directement à appel de #
DD9D JMP \$DB27	DDA1 JMP \$DBB2	et ACC1=0
DDA0 JMP \$DBE0	DDA4 JMP \$DC39	'OVERFLOW ERROR'

10*ACC1 --> ACC1

Principe: au lieu d'utiliser la routine de multiplication, un simple travail

sur l'exposant et une seule addition permettent d'arriver au même résultat, plus rapidement. C'est important, puisque c'est la routine clé de la conversion décimal --) flottant.

DDA3 JSR \$DEDD	DDA7 JSR \$DEE5	AACC1 --) ACC2
DDA6 TAX	DDAA TAX	positionner Z selon exposant
DDA7 BEQ DDB9	DDAB BEQ DDBD	si nombre nul, résultat aussi
DDA9 CLC	DDAD CLC	
DDAA ADC #02	DDAE ADC #02	*4 :exposant+2
DDAC BCS DDA0	DDB0 BCS DDA4	sortir si overflow
DDAE LDX #00	DDB2 LDX #00	produit des signes=0
DDB0 STX DE	DDB4 STX DE	
DDB2 JSR \$DAA7	DDB6 JSR \$DB32	*5 :ACC2+ACC1 --) ACC1
DDB5 INC D0	DDB9 INC D0	*10:exposant+1 (soit multiplier par 2)
DDB7 BEQ DDA0	DDBB BEQ DDA4	sortir si overflow
DDB9 RTS	DDBD RTS	

DDBA DDBE BYT #04,#20,#00,#00,#00 soit 10

ACC1/10 --) ACC1

DDBF JSR \$DEDD	DDC3 JSR \$DEE5	AACC1 --) ACC2
DDC2 LDA #BA	DDC6 LDA #BE	
DDC4 LDY #DD	DDC8 LDY #DD	indexer valeur 10
DDC6 LDX #00	DDCA LDX #00	
DDC8 STX DE	DDCC STX DE	indiquer produit des signes=0
DDCA JSR \$DE73	DDCE JSR \$DE7B	(AY) --) ACC1
DDCD JMP \$DDE3	DDD1 JMP \$DDE7	et faire ACC2/ACC1

'LOG' (FONCTION)

Principe: la classique formule (FIGURE DD-A) est utilisée.

DDD0 JSR \$DC79	DDD4 JSR \$DCAF	faire LN
DDD3 JSR \$DEDD	DDD7 JSR \$DEE5	AACC1 --) ACC2
DDD6 LDA #46	DDDA LDA #77	
DDD8 LDY #DC	DDDC LDY #DC	indexer LN(10)
DDDA JSR \$DE73	DDDE JSR \$DE7B	(AY) --) ACC1
DDDD JMP \$DDE3	DDE1 JMP \$DDE7	et faire ACC2/ACC1

$$\log_{10}(x) = \frac{\ln(x)}{\ln(10)}$$

Figure DD-A

(AY)/ACC1 --) ACC1

'/' (OPERATEUR) ACC2/ACC1 --> ACC1

Principe: Comme pour la multiplication, le calcul est en fait ramené à la division des mantisses, et à leur justification: (Figure DD-B).

Pour soustraire les exposants, on calcule en fait l'opposé de l'exposant de ACC1: ajouter l'opposé, c'est soustraire.

La division des mantisses est formellement compliquée. Son principe est simple, c'est le même qu'en décimal. C'est même plus simple, puisqu'en décimal, il faut essayer les chiffres de 0 à 9, alors qu'en binaire, il n'y a que deux possibilités (0 ou 1). On remarque alors que le résultat est celui de la différence du multiplicande et du multiplicateur.

Programmation: la routine manque de 'finition', de nombreux branchements pourraient être évités. Cela n'a pas d'incidence sur le temps d'exécution, mais on aurait pu gagner une bonne dizaine d'octet.

DDE3	BEQ	DE5B	DDE7	BEQ	DE5F	si ACC1=0, 'DIVISION BY ZERO ERROR'
DDE5	JSR	\$DEEC	DDE9	JSR	\$DEF4	AACC1 --> ACC1
DDE8	LDA	#00	DDEC	LDA	#00	
DDEA	SEC		DDEE	SEC		
DDEB	SBC	D0	DDEF	SBC	D0	complémenter exposant
DDED	STA	D0	DDF1	STA	D0	
DDEF	JSR	\$DD78	DDF3	JSR	\$DD7C	puis faire somme des exposants
DDF2	INC	D0	DDF6	INC	D0	ajuster
DDF4	BEQ	DDA0	DDF8	BEQ	DDA4	et Overflow si tombe à 0
DDF6	LDX	#FC	DDFA	LDX	#FC	indexer ACC3 (#98+#FC+1=#195, soit #95)
DDF8	LDA	#01	DDFC	LDA	#01	initialiser pour 8 décalages
DDFA	LDY	D9	DDFE	LDY	D9	
DDFC	CPY	D1	DE00	CPY	D1	comparer ACC1 et ACC2
DDFE	BNE	DE10	DE02	BNE	DE14	sauter si différent
DE00	LDY	DA	DE04	LDY	DA	
DE02	CPY	D2	DE06	CPY	D2	
DE04	BNE	DE10	DE08	BNE	DE14	idem octet 2
DE06	LDY	DB	DE0A	LDY	DB	
DE08	CPY	D3	DE0C	CPY	D3	
DE0A	BNE	DE10	DE0E	BNE	DE14	idem octet 3
DE0C	LDY	DC	DE10	LDY	DC	
DE0E	CPY	D4	DE12	CPY	D4	idem octet 4

La division de $A = M \cdot 2^E$ par $B = M' \cdot 2^{E'}$

$$\text{donne : } \frac{M \cdot 2^E}{M' \cdot 2^{E'}} = (M / M') \cdot 2^{E-E'}$$

Figure DD-B

DE10	PHP	DE14	PHP	sauver signe comparaison (dans C)		
DE11	ROL	A	DE15	ROL	A	assembler le résultat

DE12 BCC DE1D	DE16 BCC DE21	sauter si pas encore 8 décalages
DE14 INX	DE18 INX	ajuster index, et placer N et Z
DE15 STA 98,X	DE19 STA 98,X	sauver octet résultat
DE17 BEQ DE4B	DE1B BEQ DE4F	index=0, on passe à l'extension
DE19 BPL DE4F	DE1D BPL DE53	index positif, c'est fini
DE1B LDA #01	DE1F LDA #01	indiquer à nouveau 8 décalages
DE1D PLP	DE21 PLP	récupérer sens comparaison
DE1E BCS DE2E	DE22 BCS DE32	Dividende > diviseur: soustraction

Décaler dividende (ACC2), soit diviser par 2.

DE20 ASL DC	DE24 ASL DC	octet 4
DE22 ROL DB	DE26 ROL DB	octet 3
DE24 ROL DA	DE28 ROL DA	octet 2
DE26 ROL D9	DE2A ROL D9	octet 1
DE28 BCS DE10	DE2C BCS DE14	1 sort: ACC2 obligatoirement > ACC1
DE2A BMI DDFA	DE2E BMI DDFA	faire comparaison, on n'est pas sur
DE2C BPL DE10	DE30 BPL DE14	

Calculer dividende-diviseur

DE2E TAY	DE32 TAY	sauver résultat provisoire
DE2F LDA DC	DE33 LDA DC	
DE31 SBC D4	DE35 SBC D4	
DE33 STA DC	DE37 STA DC	soustraction octet 4
DE35 LDA DB	DE39 LDA DB	
DE37 SBC D3	DE3B SBC D3	
DE39 STA DB	DE3D STA DB	soustraire octet 3
DE3B LDA DA	DE3F LDA DA	
DE3D SBC D2	DE41 SBC D2	
DE3F STA DA	DE43 STA DA	soustraire octet 2
DE41 LDA D9	DE45 LDA D9	
DE43 SBC D1	DE47 SBC D1	
DE45 STA D9	DE49 STA D9	et enfin octet 1
DE47 TYA	DE4B TYA	récupérer résultat
DE48 JMP \$DE20	DE4C JMP \$DE24	ou... BCS:décaler dividende

Calculer pour extension

DE4B LDA #40	DE4F LDA #40	ne faire que 2 décalages
DE4D BNE DE1D	DE51 BNE DE21	inconditionnel: continuer

Finir une division

DE4F ASL A	DE53 ASL A	
DE50 ASL A	DE54 ASL A	
DE51 ASL A	DE55 ASL A	
DE52 ASL A	DE56 ASL A	
DE53 ASL A	DE57 ASL A	ramener résultat division extension
DE54 ASL A	DE58 ASL A	dans b7 b6
DE55 STA DF	DE59 STA DF	et sauver extension
DE57 PLP	DE5B PLP	ajuster la pile
DE58 JMP \$DE60	DE5C JMP \$DE64	ACC3 --) ACC1
DE5B LDX #85	DE5F LDX #85	
DE5D JMP \$C485	DE61 JMP \$C47E	'DIVISION BY ZERO'

ACC3 --) ACC1

DE60 LDA 95	DE64 LDA 95	transfert octet 1
DE62 STA D1	DE66 STA D1	
DE64 LDA 96	DE68 LDA 96	octet 2
DE66 STA D2	DE6A STA D2	
DE68 LDA 97	DE6C LDA 97	octet 3
DE6A STA D3	DE6E STA D3	
DE6C LDA 98	DE70 LDA 98	octet 4
DE6E STA D4	DE72 STA D4	
DE70 JMP \$DB97	DE74 JMP \$DB92	et justifier la mantisse

'PI' (FONCTION)

Programmation: la routine placée là évite un JMP, c'est un bon exemple d'optimisation, classique il est vrai.

.....	DE77 LDA #7C	
.....	DE79 LDY #DC	indexer la valeur PI

(AY) --) ACC1

DE73 STA 91	DE7B STA 91	
DE75 STY 92	DE7D STY 92	sauver adresse
DE77 LDY #04	DE7F LDY #04	indexer octet 4
DE79 LDA (91),Y	DE81 LDA (91),Y	

DE7B	STA D4	DE83	STA D4	octet 4
DE7D	DEY	DE85	DEY	
DE7E	LDA (91),Y	DE86	LDA (91),Y	
DE80	STA D3	DE88	STA D3	octet 3
DE82	DEY	DE8A	DEY	
DE83	LDA (91),Y	DE8B	LDA (91),Y	
DE85	STA D2	DE8D	STA D2	octet 2
DE87	DEY	DE8F	DEY	
DE88	LDA (91),Y	DE90	LDA (91),Y	
DE8A	STA D5	DE92	STA D5	octet 1 (sauver le signe)
DE8C	ORA #80	DE94	ORA #80	forcer b7
DE8E	STA D1	DE96	STA D1	dans octet 1
DE90	DEY	DE98	DEY	
DE91	LDA (91),Y	DE99	LDA (91),Y	
DE93	STA D0	DE9B	STA D0	exposant
DE95	STY DF	DE9D	STY DF	extension=0
DE97	RTS	DE9F	RTS	

AACC1 --) #CB-#CF (ACC5)

DE98	LDX #CB	DEA0	LDX #CB
DE9A	BYT #2C	DEA2	BYT #2C

AACC1 --) #C6-#CA (ACC4)

DE9B	LDX #C6	DEA3	LDX #C6
DE9D	LDY #00	DEA5	LDY #00
DE9F	BEQ DEA5	DEA7	BEQ DEAD

inconditionnel

AACC1 --) {#00B8}

DEA1	LDX B8	DEA9	LDX B8	prendre adresse
DEA3	LDY B9	DEAB	LDY B9	dans XY

AACC1 --) XY-XY+4

Sortie:Y=0

DEA5	JSR \$DEEC	DEAD	JSR \$DEF4	arrondir ACC1 (XY inchangés)
------	------------	------	------------	------------------------------

AACC1 --) XY-XY+4

DEA8	STX 91	DEB0	STX 91	
DEAA	STY 92	DEB2	STY 92	sauver adresse
DEAC	LDY #04	DEB4	LDY #04	indexer octet 4
DEAE	LDA D4	DEB6	LDA D4	
DEB0	STA (91),Y	DEB8	STA (91),Y	octet 4
DEB2	DEY	DEBA	DEY	
DEB3	LDA D3	DEBB	LDA D3	
DEB5	STA (91),Y	DEBD	STA (91),Y	octet 3
DEB7	DEY	DEBF	DEY	
DEB8	LDA D2	DEC0	LDA D2	
DEBA	STA (91),Y	DEC2	STA (91),Y	octet 2
DEBC	DEY	DEC4	DEY	
DEBD	LDA D5	DEC5	LDA D5	prendre signe
DEBF	ORA #7F	DEC7	ORA #7F	forcer bits non significatifs
DEC1	AND D1	DEC9	AND D1	et positionner b7 (signe) et le reste
DEC3	STA (91),Y	DECB	STA (91),Y	selon octet 1
DEC5	DEY	DECD	DEY	
DEC6	LDA D0	DECE	LDA D0	
DEC8	STA (91),Y	DED0	STA (91),Y	exposant
DECA	STY DF	DED2	STY DF	extension=0
DECC	RTS	DED4	RTS	

ACC2 --> ACC1

Remarque: Ne touche pas à Y

DECD	LDA DD	DED5	LDA DD	signe ACC2
DECF	STA D5	DED7	STA D5	dans signe ACC1
DED1	LDX #05	DED9	LDX #05	
DED3	LDA D7,X	DEDB	LDA D7,X	prendre ACC2
DED5	STA CF,X	DEDD	STA CF,X	dans ACC1
DED7	DEX	DEDF	DEX	
DED8	BNE DED3	DEE0	BNE DEDB	
DEDA	STX DF	DEE2	STX DF	extension=0
DEDC	RTS	DEE4	RTS	

AACC1 --> ACC2

DEDD	JSR \$DEEC	DEE5	JSR \$DEF4	arrondir ACC1
------	------------	------	------------	---------------

ACC1 --> ACC2

DEE0	LDX #06	DEE8	LDX #06	décaler 6 octets
DEE2	LDA CF,X	DEEA	LDA CF,X	prendre ACC1
DEE4	STA D7,X	DEEC	STA D7,X	dans ACC2
DEE6	DEX	DEEE	DEX	
DEE7	BNE DEE2	DEEF	BNE DEEA	jusqu'à l'exposant...
DEE9	STX DF	DEF1	STX DF	extension=0
DEEB	RTS	DEF3	RTS	

AACC1 --> ACC1 (SELON EXTENSION)

Principe: selon b7 de l'extension, la mantisse est incrémentée ou non. C'est comme, en décimal, lorsqu'on veut arrondir un nombre décimal: on ajoute 0,5 et on prend la partie entière.

DEEC	LDA D0	DEF4	LDA D0	si nul, résultat aussi
DEEE	BEQ DEEB	DEF6	BEQ DEF3	
DEF0	ASL DF	DEF8	ASL DF	prendre bit d'extension
DEF2	BCC DEEB	DEFA	BCC DEF3	si 0, rien à faire: on sort
DEF4	JSR \$DBD1	DEFC	JSR \$DC2A	sinon incrémenter la mantisse
DEF7	BNE DEEB	DEFF	BNE DEF3	si pas de report, on sort
DEF9	JMP \$DB68	DF01	JMP \$DBF3	sinon, incrémenter exposant

YA --> ACC1 (NON SIGNE)

.....	DF04	JSR \$D2A9	YA --> ACC1 (non signé)
.....	DF07	LSR D4	
.....	DF09	BCS DF0F	

'FALSE' (FONCTION)

DEFC	LDA #00	DF0B	LDA #00	indiquer résultat=0
DEFE	BEQ DF15	DF0D	BEQ DF24	A --> ACC1 (signé)

'TRUE' (FONCTION)

DF00	LDA #FF	DF0F	LDA #FF	indiquer résultat=-1
DF02	BMI DF15	DF11	BMI DF24	A --> ACC1 (signé)

A=SGN (ACC1)

Entrée: le nombre est dans ACC1 (signe dans #D5)

Sortie: A=#00,Z=1,C=?,N=0 si ACC1=0
 A=#FF,Z=0,C=1,N=1 si ACC1<0
 A=#01,Z=0,C=0,N=0 si ACC1>0

DF04 LDA D0	DF13 LDA D0	prendre exposant
DF06 BEQ DF11	DF15 BEQ DF20	si nul, nombre=0 et signe=0
DF08 LDA D5	DF17 LDA D5	prendre signe
DF0A ROL A	DF19 ROL A	et le signe dans C maintenant
DF0B LDA #FF	DF1A LDA #FF	préparer pour signe négatif
DF0D BCS DF11	DF1C BCS DF20	et on sort si oui
DF0F LDA #01	DF1E LDA #01	indiquer signe plus
DF11 RTS	DF20 RTS	

SGN (FONCTION)

DF12 JSR \$DF04 DF21 JSR \$DF13 A=signe ACC1

A --> ACC1 (SIGNE)

DF15 STA D1	DF24 STA D1	on sauve le nombre
DF17 LDA #00	DF26 LDA #00	annuler le poids faible
DF19 STA D2	DF28 STA D2	
DF1B LDX #00	DF2A LDX #00	exposant base 2=7
DF1D LDA D1	DF2C LDA D1	et on prend le signe
DF1F EOR #FF	DF2E EOR #FF	on inverse le signe
DF21 ROL A	DF30 ROL A	dans C

#D2-#D1 --> ACC1

Entrée: #D2-#D1 contient le nombre, et C=0 si négatif, C=1 si positif, X contient l'exposant désiré

Sortie: nombre en flottant dans ACC1

Principe: si C=0, le nombre va être complété, c'est à dire transformé en nombre négatif

DF22 LDA #00	DF31 LDA #00	et on annule le reste de la mantisse
DF24 STA D4	DF33 STA D4	octet 4
DF26 STA D3	DF35 STA D3	octet 3
DF28 STX D0	DF37 STX D0	placer exposant

DF2A STA DF	DF39 STA DF	produit des signes nul
DF2C STA D5	DF3B STA D5	signe nul pour l'instant aussi
DF2E JMP \$DB02	DF3D JMP \$DB8D	ajuster la mantisse selon l'exposant

YA --) ACC1 (NON SIGNE)

.....	DF40 STA D1	sauver poids fort
.....	DF42 STY D2	puis poids faible
.....	DF44 LDX #90	exposant désiré =+15
.....	DF46 SEC	indiquer positif
.....	DF47 BCS DF31	et finir

'ABS' (FONCTION)

Remarque: la fonction la plus courte...

DF31 LSR D5	DF49 LSR D5	indiquer ACC1 positif
DF33 RTS	DF4B RTS	et c'est tout !

COMPARER ACC1 ET (AY) (SOIT SGN (ACC1-(AY))

Sortie: voir 'A=SGN(ACC1)'

Principe: simple, mais formellement compliqué par le fait que ACC1 est dans sa forme étendue (signe dans #D5), alors que l'autre opérande ne l'est pas.

DF34 STA 93	DF4C STA 93	sauver adresse de l'opérande
DF36 STY 94	DF4E STY 94	
DF38 LDY #00	DF50 LDY #00	
DF3A LDA (93),Y	DF52 LDA (93),Y	prendre exposant
DF3C INY	DF54 INY	indexer la mantisse
DF3D TAX	DF55 TAX	dans X
DF3E BEQ DF04	DF56 BEQ DF13	si nul, résultat pareil que ACC1
DF40 LDA (93),Y	DF58 LDA (93),Y	prendre le signe
DF42 EOR D5	DF5A EOR D5	est-ce la même que celui de ACC1 ?
DF44 BMI DF08	DF5C BMI DF17	non, résultat pareil que ACC1
DF46 CPX D0	DF5E CPX D0	oui, comparer à exposant de ACC1
DF48 BNE DF6B	DF60 BNE DF83	et résultat dans C si pas pareil
DF4A LDA (93),Y	DF62 LDA (93),Y	reprendre mantisse
DF4C ORA #80	DF64 ORA #80	et forcer signe (non significatif
DF4E CMP D1	DF66 CMP D1	car pour ACC1 le signe est dans #D5)

DF50	BNE DF6B	DF68	BNE DF83	résultat dans C
DF52	INY	DF6A	INY	octet 2 mantisse
DF53	LDA (93),Y	DF6B	LDA (93),Y	
DF55	CMP D2	DF6D	CMP D2	
DF57	BNE DF6B	DF6F	BNE DF83	
DF59	INY	DF71	INY	
DF5A	LDA (93),Y	DF72	LDA (93),Y	octet 3 mantisse
DF5C	CMP D3	DF74	CMP D3	
DF5E	BNE DF6B	DF76	BNE DF83	
DF60	INY	DF78	INY	
DF61	LDA #7F	DF79	LDA #7F	placer signe dans C
DF63	CMP DF	DF7B	CMP DF	selon le bit d'extension
DF65	LDA (93),Y	DF7D	LDA (93),Y	octet 4
DF67	SBC D4	DF7F	SBC D4	sortir Z=1,C=1,A=0 si résultat nul
DF69	BEQ DF93	DF81	BEQ DFAB	
DF6B	LDA D5	DF83	LDA D5	prendre signe ACC1
DF6D	BCC DF71	DF85	BCC DF89	si ACC1 > (AY), résultat pareil que ACC1
DF6F	EOR #FF	DF87	EOR #FF	sinon signe inverse
DF71	JMP \$DF0A	DF89	JMP \$DF19	et prendre le signe (ou inverse) de ACC1

ACC1 --> #D4-#D3-#D2-#D1 (SIGNE)

Sortie: #D7=Y=0

Principe: on commence par vérifier que c'est possible, grâce à l'exposant. De même, le résultat étant signé, on complémente éventuellement.

Il suffit après de décaler la mantisse afin d'obtenir l'exposant désiré (31). A cet effet, il faudra entrer des 0 à gauche pour un nombre positif, et des 1 pour un nombre négatif. #D7 sert à le préciser.

#D7 est supposé nul, puisqu'il n'est initialisé que s'il doit être égal à #FF. Donc, si il n'est pas nul, le décalage sera éronné: POKE #D7,1: PRINT 1 donne...1,00065793 !

DF74	LDA D0	DF8C	LDA D0	prendre exposant
DF76	BEQ DFC2	DF8E	BEQ DFDA	si nul, mantisse nulle aussi
DF78	SEC	DF90	SEC	
DF79	SBC #A0	DF91	SBC #A0	enlever exposant=+31
DF7B	BIT D5	DF93	BIT D5	tester signe de ACC1
DF7D	BPL DF88	DF95	BPL DFA0	si positif, c'est bon
DF7F	TAX	DF97	TAX	sinon, excédent exposant dans X
DF80	LDA #FF	DF98	LDA #FF	préparer pour remplir avec des 1
DF82	STA D7	DF9A	STA D7	
DF84	JSR \$DBAF	DF9C	JSR \$DC08	et complémente la mantisse

DF87	TXA	DF9F	TXA	récupérer excédent dans A
DF88	LDX #D0	DFA0	LDX #D0	préparer index pour rotations
DF8A	CMP #F9	DFA2	CMP #F9	y-a-t-il plus de 8 décalage ?
DF8C	BPL DF94	DFA4	BPL DFAC	non, on saute
DF8E	JSR \$DBFB	DFA6	JSR \$DC54	oui, on fait les décalages
DF91	STY D7	DFA9	STY D7	et on récupère la valeur de justification
DF93	RTS	DFAB	RTS	

Faire 8 décalages de la mantisse

DF94	TAY	DFAC	TAY	sauver excédent exposant
DF95	LDA D5	DFAD	LDA D5	prendre signe
DF97	AND #80	DFAF	AND #80	dans b7
DF99	LSR D1	DFB1	LSR D1	on fait premier décalage
DF9B	ORA D1	DFB3	ORA D1	et on inclut le signe
DF9D	STA D1	DFB5	STA D1	et on sauve
DF9F	JSR \$DC14	DFB7	JSR \$DC6B	on décale
DFA2	STY D7	DFBA	STY D7	Y=0
DFA4	RTS	DFBC	RTS	

'INT' (FONCTION)

Principe: on converti ACC1 en entier, si c'est possible (si ACC1 est trop grand, c'est déjà un entier). Convertir en entier revient à se ramener à un exposant nul.

DFA5	LDA D0	DFBD	LDA D0	prendre exposant
DFA7	CMP #A0	DFBF	CMP #A0	si supérieur à 31, rien à faire
DFA9	BCS DFCE	DFC1	BCS DFE3	
DFAB	JSR \$DF74	DFC3	JSR \$DF8C	convertir en entier en #D4-#D3-#D2-#D1
DFAE	STY DF	DFC6	STY DF	nouvelle extension=0
DFB0	LDA D5	DFC8	LDA D5	prendre signe
DFB2	STY D5	DFCA	STY D5	indiquer signe positif pour l'instant
DFB4	EOR #80	DFCC	EOR #80	inverser le signe
DFB6	ROL A	DFCE	ROL A	dans C (préparer la justification)
DFB7	LDA #A0	DFCF	LDA #A0	indiquer exposant=31
DFB9	STA D0	DFD1	STA D0	
DFBB	LDA D4	DFD3	LDA D4	prendre poids faible
DFBD	STA 24	DFD5	STA 24	dans #24 (b0=parité du nombre, pour '^')
DFBF	JMP \$DB02	DFD7	JMP \$DB8D	justifier la mantisse selon l'exposant et C

Annuler la mantisse

DFC2	STA D1	DFDA	STA D1	octet 1
DFC4	STA D2	DFDC	STA D2	octet 2
DFC6	STA D3	DFDE	STA D3	octet 3
DFC8	STA D4	DFE0	STA D4	octet 4
DFCA	TAY	DFE2	TAY	et justification=8
DFCB	RTS	DFE3	RTS	
DFCC	JMP \$E648	DFE4	JMP \$E981	aller prendre un nombre Hexa dans ACC1

RAMASSER UN NOMBRE DANS ACC1

Entrée: A contient le premier caractère de l'expression, C=0 si chiffre, 1 sinon. Cette routine est aussi appelée par la fonction VAL, ce qui explique que que les signes - ou + ne soient pas obligatoirement codés.

Sortie: ACC1 contient le nombre, #E9 pointe sur le premier caractère qui n'a pu être interprété.

Variables systèmes utilisées:

#CC: nombre de chiffre après la virgule
#CD: exposant (base 10)
#CE: b7=1 si on est dans la partie décimale du nombre
#CF: b7=signe de l'exposant
#D0-#D5: accumulateur flottant
#D6: signe de l'accu (0 ou #FF)

DFCF	LDY #00	DFE7	LDY #00	
DFD1	LDX #0A	DFE9	LDX #0A	vider la zone #CC-#D6
DFD3	STY CC,X	DFEB	STY CC,X	c'est à dire ACC 1 et divers pointeur
DFD5	DEX	DFED	DEX	
DFD6	BPL DFD3	DFEE	BPL DFE8	sortir :X=#FF
DFD8	BCC DFED	DFE0	BCC E005	sauter si chiffre
DFDA	CMP #'#'	DFE2	CMP #'#'	est-ce l'indicateur d'un nombre Hexa ?
DFDC	BEQ DFCC	DFE4	BEQ DFE4	oui, évaluer nombre Hexa
DFDE	CMP #'-'	DFE6	CMP #'-'	est-ce l'incateur d'un nombre négatif ?
DFE0	BNE DFE6	DFE8	BNE DFE8	(pour la fonction VAL seulement)
DFE2	STX D6	DFFA	STX D6	oui, signe négatif (#D6=#FF)
DFE4	BEQ DFEA	DFFC	BEQ E002	et continuer pour caractère suivant
DFE6	CMP #'+'	DFFE	CMP #'+'	est-ce un plus ?
DFE8	BNE DFEF	E000	BNE E007	oui, ignorer simplement
DFEA	JSR \$00E2	E002	JSR \$00E2	prendre caractère suivant
DFED	BCC E05E	E005	BCC E062	et sauter si chiffre

DFF7	CMP #'.'	E007	CMP #'.'	est-ce le point décimal ?
DFF1	BEQ E02B	E009	BEQ E039	oui, sauter
DFF3	CMP #'E'	E00B	CMP #'E'	est-ce l'indicateur d'exposant ?
DFF5	BNE E03B	E00D	BNE E03F	non, fin de l'évaluation

Evaluer l'exposant

DFF7	JSR \$00E2	E00F	JSR \$00E2	prendre premier caractère de l'exposant
DFFA	BCC E01D	E012	BCC E02B	sauter si chiffre
DFFC	CMP #&-	E014	CMP #&-	l'exposant est-il négatif ?
DFFE	BEQ E000	E016	BEQ E026	oui, l'indiquer
E000	CMP #'-'	E018	CMP #'-'	idem pour VAL
E002	BEQ E00E	E01A	BEQ E026	et même traitement...
E004	CMP #&+	E01C	CMP #&+	l'exposant est-il signalé explicitement + ?
E006	BEQ E01A	E01E	BEQ E028	oui, ignorer simplement
E008	CMP #'+'	E020	CMP #'+'	idem pour VAL
E00A	BEQ E01A	E022	BEQ E028	et même ignorance (!)
E00C	BNE E01F	E024	BNE E02D	fin du nombre: ajuster et sortir

E00E	LDA #00	exposant négatif:	
E010	BCC E014		
E012	LDA #00		
E014	LSR CF	quelques octets pour mettre à un (C=1)	
E016	ORA CF	le Bit 7 de #CF	
E018	STA CF	tout à fait équivalent à la ligne suivante:	
.....	E026	ROR CF	indiquer exposant négatif: #CF<0	
E01A	JSR \$00E2	E028	JSR \$00E2	prendre caractère suivant
E01D	BCC E005	E02B	BCC E009	et sauter si chiffre sinon, fin du nombre
E01F	BIT CF	E02D	BIT CF	tester signe de l'exposant
E021	BPL E03B	E02F	BPL E03F	si positif, aller ajuster le nombre et finir
E023	LDA #00	E031	LDA #00	si négatif,
E025	SEC	E033	SEC	complémenter l'exposant
E026	SBC CD	E034	SBC CD	dans A
E028	JMP \$E03D	E036	JMP \$E041	et ajuster le nombre et finir aussi.

Traiter le point décimal

E02B	LDA #00	toujours la même maestria
E02D	BCC E031	
E02F	LDA #00	pour répercuter C dans
E031	LSR CE	
E033	ORA CE	le Bit 7 de #CE
E035	STA CE	qui dit qu'on est dans la partie décimale
.....	E039	ROR CE	c'est tellement plus simple comme ça...

E037 BIT CE	E038 BIT CE	
E039 BVC DFEEA	E03D BVC E002	si c'est la deuxième virgule, c'est fini
E03B LDA CD	E03F LDA CD	prendre exposant (base 10)
E03D SEC	E041 SEC	
E03E SBC CC	E042 SBC CC	moins le nombre de chiffre après la virgule
E040 STA CD	E044 STA CD	comme exposant base 10
E042 BEQ E056	E046 BEQ E05A	si l'exposant est nul, c'est bon
E044 BPL E04F	E04E BPL E053	si il est positif, ajuster

Ajuster le nombre pour un exposant négatif

E046 JSR \$DDBF	E04A JSR \$DDC3	ACC1=ACC1/10
E049 INC CD	E04D INC CD	incrémenter l'exposant
E04B BNE E046	E04F BNE E04A	et recommencer tant que pas correct
E04D BEQ E056	E051 BEQ E05A	complémenter si nombre négatif et finir

Ajuster le nombre pour un exposant positif

E04F JSR \$DDA3	E053 JSR \$DDA7	ACC1=ACC1*10
E052 DEC CD	E056 DEC CD	décrémenter l'exposant
E054 BNE E04F	E058 BNE E053	et recommencer tant que pas correct
E056 LDA D6	E05A LDA D6	prendre signe
E058 BMI E05B	E05C BMI E05F	et sauter si négatif,
E05A RTS	E05E RTS	sortir sinon
E05B JMP \$E26D	E05F JMP \$E271	appliquer l'opérateur '-'
E05E PHA	E062 PHA	sauver le chiffre (ASCII)
E05F BIT CE	E063 BIT CE	tester si décimal ou entier
E061 BPL E065	E065 BPL E069	sauter si entier
E063 INC CC	E067 INC CC	incrémenter le nombre de chiffre décimaux
E065 JSR \$DDA3	E069 JSR \$DDA7	ACC1=ACC1*10
E068 PLA	E06C PLA	récupérer chiffre (ASCII)
E069 SEC	E06D SEC	
E06A SBC #30	E06E SBC #30	et le ramener à 0-9
E06C JSR \$E072	E070 JSR \$E076	et l'ajouter à ACC1
E06F JMP \$DFEA	E073 JMP \$E082	puis continuer chiffre suivant

ACC1+A --> ACC1

E072 PHA	E076 PHA	sauver la valeur à ajouter sur la pile
E073 JSR \$DEDD	E077 JSR \$DEE5	AACC1 -> ACC2
E076 PLA	E07A PLA	récupérer valeur
E077 JSR \$DF15	E07B JSR \$DF24	et la convertir dans l'ACC1

E07A LDA D0	E07E LDA D0	prendre signe ACC2
E07C EOR D5	E080 EOR D5	et faire le OU exclusif avec celui de ACC1
E07E STA DE	E082 STA DE	le sauver en #DE
E080 LDX D0	E084 LDX D0	Positionner Z si ACC1 nul
E082 JMP \$DA9A	E086 JMP \$DB25	effectuer ACC1=ACC1+ACC2

Détermination de l'exposant

Entrée: TXTPTR pointe sur le caractère de l'exposant

Sortie: #CD contient la nouvelle valeur

Remarque: si l'exposant est déjà supérieur à 10, c'est que l'exposant a trois chiffres, ce qui veut dire qu'il y a overflow s'il est positif.

S'il est négatif, il peut avoir autant de chiffre qu'il veut, l'exposant sera de toutes façons à -100, ce qui veut dire que le nombre est 0

E085 LDA CD	E089 LDA CD	prendre exposant courant
E087 CMP #0A	E08B CMP #0A	
E089 BCC E094	E08D BCC E098	et sauter si inférieur à 10
E08B LDA #64	E08F LDA #64	préparer pour exposant =100
E08D BIT CF	E091 BIT CF	prendre signe de l'exposant
E08F BMI E0A2	E093 BMI E0A6	OK si négatif
E091 JMP \$DBE0	E095 JMP \$DC39	'OVERFLOW ERROR' sinon
E094 ASL A	E098 ASL A	#2
E095 ASL A	E099 ASL A	#4
E096 CLC	E09A CLC	+ancien:
E097 ADC CD	E09B ADC CD	#5
E099 ASL A	E09D ASL A	#10
E09A CLC	E09E CLC	(c'était donc le chiffre des dizaines)
E09B LDY #00	E09F LDY #00	
E09D ADC (E9),Y	E0A1 ADC (E9),Y	et ajouter deuxième chiffre de l'exposant
E09F SEC	E0A3 SEC	
E0A0 SBC #30	E0A4 SBC #30	rajuster à cause du code ASCII
E0A2 STA CD	E0A6 STA CD	et sauver l'exposant à nouveau
E0A4 JMP \$E01A	E0A8 JMP \$E028	et continuer exposant

CONSTANTES POUR CONVERSION FLOTTANT/DECIMAL

E0A7 E0AB	BYT #9B,#3E,#BC,#1F,#FD	soit 999 999.9
E0AC E0B0	BYT #9E,#6E,#6B,#27,#FD	soit 999 999 999
E0B1 E0B5	BYT #9E,#6E,#6B,#28,#00	soit 1 000 000 000

AFFICHER 'IN ' + No DE LIGNE

E0B6 LDA #B1	E0BA LDA #AD	AY pointe sur
E0B8 LDY #C3	E0BC LDY #C3	le message 'IN '
E0BA JSR \$E0CE	E0BE JSR \$E0D2	et l'afficher
E0BD LDA A9	E0C1 LDA A9	prendre dans XA
E0BF LDX A8	E0C3 LDX A8	le Numéro de la ligne courante

AFFICHER AX COMME ENTIER NON SIGNE

E0C1 STA D1	E0C5 STA D1	sauver poids fort
E0C3 STX D2	E0C7 STX D2	et poids faible
E0C5 LDX #90	E0C9 LDX #90	indiquer exposant (base 2) =16
E0C7 SEC	E0CB SEC	indiquer positif (pas de complémententation)
E0C8 JSR \$DF22	E0CC JSR \$DF31	et convertir en flottant (ou... #D8D5/DF40)
E0CB JSR \$E0D1	E0CF JSR \$E0D5	puis en décimal
E0CE JMP \$CBED	E0D2 JMP \$CCB0	et enfin afficher la chaine décimale

CONVERTIR ACC1 EN DECIMAL

Entrée: le nombre est dans ACC1.

Sortie: AY=adresse de la chaine (#0100), le nombre est converti en décimal à cette adresse, terminé par le NULL (#00). ACC1 est détruit.

Principe: assez compliqué. Dans un premier temps, il va falloir déterminer si on doit utiliser ou non la notation scientifique, et si non, calculer la place de la virgule, en justifiant correctement le nombre pour afficher un maximum de chiffres significatifs. On effectue seulement alors la conversion en base 10, décrite plus loin.*

Bogue: V1.0: si le nombre est positif, son signe est #02 au lieu de #20 (espace)

E0D1 LDY #01	E0D5 LDY #01	pointer sur le début du tampon décimal
--------------	--------------	--

Placer signe et test si nombre nul

E0D3 LDA #02	E0D7 LDA #20	préparer A pour signe + ,bogue pour Oric 1
E0D5 BIT D5	E0D9 BIT D5	prendre signe de ACC1
E0D7 BPL E0DB	E0DB BPL E0DF	si positif, OK
E0D9 LDA #'-'	E0DD LDA #'-'	si négatif, prendre '-'

E0DB	STA #0FF,Y	E0DF	STA #0FF,Y	et sauver le signe dans le tampon
E0DE	STA D5	E0E2	STA D5	et aussi dans signe ACC1
E0E0	STY E0	E0E4	STY E0	sauver le pointeur de tampon
E0E2	INY	E0E6	INY	pointer sur le premier chiffre
E0E3	LDA #'0'	E0E7	LDA #'0'	préparer A si nombre nul
E0E5	LDX D0	E0E9	LDX D0	prendre exposant
E0E7	BNE E0EC	E0EB	BNE E0F0	sauter si ACC1 (=) 0
E0E9	JMP \$E1F4	E0ED	JMP \$E1F8	si ACC1=0, mettre 0 et sortir

Ajuster ACC1 pour précision maximum

E0EC	LDA #00	E0F0	LDA #00	
E0EE	CPX #00	E0F2	CPX #00	tester exposant (base 2)
E0F0	BEQ E0F4	E0F4	BEQ E0F8	sauter si le nombre est de l'ordre de 1
E0F2	BCS E0FD	E0F6	BCS E101	sauter s'il est plus grand que 1
E0F4	LDA #B1	E0F8	LDA #B5	indexer 1 000 000 000 (1 E+10)
E0F6	LDY #E0	E0FA	LDY #E0	la plus grande valeur exclue sans exposant
E0F8	JSR \$DCB7	E0FC	JSR \$DCED	ACC1*(AY) --> ACC1
E0FB	LDA #F7	E0FF	LDA #F7	exposant base 10=-10 pour compenser
E0FD	STA CC	E101	STA CC	la multiplication par 1 E+10
E0FF	LDA #AC	E103	LDA #B0	indexer 999 999 999 (1E+10 -1)
E101	LDY #E0	E105	LDY #E0	
E103	JSR \$DF34	E107	JSR \$DF4C	et comparer à ACC1
E106	BEQ E126	E10A	BEQ E12A	si égal, précision maxi, on saute
E108	BPL E11C	E10C	BPL E120	si plus grand, il faut diviser
E10A	LDA #A7	E10E	LDA #AB	si plus petit, on encadre
E10C	LDY #E0	E110	LDY #E0	avec la valeur 999 999.9 (1E+07 -1)
E10E	JSR \$DF34	E112	JSR \$DF4C	
E111	BEQ E115	E115	BEQ E119	si c'est égal, il faut multiplier
E113	BPL E123	E117	BPL E127	si ACC1 plus grand, plus d'ajustement
E115	JSR \$DDA3	E119	JSR \$DDA7	ACC1=ACC1/10
E118	DEC CC	E11C	DEC CC	et compenser avec puissance de 10
E11A	BNE E10A	E11E	BNE E10E	inconditionnel: continuer ajustement
E11C	JSR \$DDBF	E120	JSR \$DDC3	ACC1=ACC1/10
E11F	INC CC	E123	INC CC	et compenser avec puissance de 10
E121	BNE E0FF	E125	BNE E103	inconditionnel: continuer ajustement

Tester notation scientifique, placer la virgule

E123	JSR \$DA79	E127	JSR \$DB04	ACC1+0,5 --> ACC1 (arrondi base 10)
E126	JSR \$DF74	E12A	JSR \$DF8C	ACC1 --> #D4-#D3-#D2-#D1
E129	LDX #01	E12D	LDX #01	initialiser point décimal

E12B LDA CC	E12F LDA CC	prendre exposant base 10
E12D CLC	E131 CLC	on ajoute 10 (1 E+10), c'est le maximum
E12E ADC #0A	E132 ADC #0A	que l'on puisse afficher sans la notation
E130 BMI E13B	E134 BMI E13F	scientifique. si <0, notation scientifique
E132 CMP #0B	E136 CMP #0B	exposant supérieur à 10 ?
E134 BCS E13C	E138 BCS E140	oui, notation scientifique
E136 ADC #FF	E13A ADC #FF	non, calculer la place de la virgule
E138 TAX	E13C TAX	et la sauver
E139 LDA #02	E13D LDA #02	
E13B SEC	E13F SEC	
E13C SBC #02	E140 SBC #02	
E13E STA CD	E142 STA CD	
E140 STX CC	E144 STX CC	sauver position de la virgule
E142 TXA	E146 TXA	
E143 BEQ E147	E147 BEQ E14B	si 0, on affiche tout de suite
E145 BPL E15A	E149 BPL E15E	si >0, pas de virgule
E147 LDY E0	E14B LDY E0	prendre position dans le tampon
E149 LDA #'.'	E14D LDA #'.'	et code pour virgule (point décimal)
E14B INY	E14F INY	on ajuste l'index
E14C STA 00FF,Y	E150 STA 00FF,Y	et on écrit la virgule
E14F TXA	E153 TXA	si uniquement partie décimale
E150 BEQ E158	E154 BEQ E15C	
E152 LDA #'0'	E156 LDA #'0'	, on place un '0' devant la virgule
E154 INY	E158 INY	
E155 STA 00FF,Y	E159 STA 00FF,Y	

Conversion en décimal

Principe: simple, mais l'optimisation de la routine complique pas mal les choses.

Le principe général est classique (et obligatoire ou presque): soustraire du nombre les puissances décroissantes de 10, jusqu'à ce que le nombre soit nul. Mais cette méthode, utilisée de manière classique nécessite une comparaison (le nombre est il inférieur à la puissance de dix courante ?) suivie éventuellement de la soustraction.

Pour éviter cette comparaison, une astuce a été utilisée: utilisée des puissances de 10 alternativement positives et négatives, ce qui permet de se plonger dans les délices des calculs avec des nombres signés...

Voici un exemple de la méthode, pour convertir le nombre 2103 (que l'on imaginera stocké en binaire signé) en décimal.

Opération reste résultat

-1000 1103 0

-1000 103 1
 -1000 - 897 2
 + 100 - 797 20
 + 100 - 697 21

....

+ 100 - 97 27
 + 100 03 28 --> 21 (complément à 10)
 - 10 - 7 210
 + 1 - 6 2100
 + 1 - 5 2101

....

+ 1 - 1 2105
 + 1 0 2106 --> 2103 (complément à 10)

E158	STY E0	E15C	STY E0	sauver position dans le tampon
E15A	LDY #00	E15E	LDY #00	indexer début de la table
E15C	LDX #80	E160	LDX #80	indiquer chiffre=0 pour l'instant
E15E	LDA D4	E162	LDA D4	ajouter mantisse et valeur de la table
E160	CLC	E164	CLC	
E161	ADC E209,Y	E165	ADC E20D,Y	octet 4
E164	STA D4	E168	STA D4	
E166	LDA D3	E16A	LDA D3	
E168	ADC E208,Y	E16C	ADC E20C,Y	octet 3
E16B	STA D3	E16F	STA D3	
E16D	LDA D2	E171	LDA D2	
E16F	ADC E207,Y	E173	ADC E20B,Y	octet 2
E172	STA D2	E176	STA D2	
E174	LDA D1	E178	LDA D1	
E176	ADC E206,Y	E17A	ADC E20A,Y	octet 1
E179	STA D1	E17D	STA D1	
E17B	INX	E17F	INX	
E17C	BCS E182	E180	BCS E186	sauter si dépassement
E17E	BPL E15E	E182	BPL E162	phase 'addition', on continue
E180	BMI E184	E184	BMI E188	sinon, on sort
E182	BMI E15E	E186	BMI E162	phase 'soustraction' on continue
E184	TXA	E188	TXA	
E185	BCC E18B	E189	BCC E18F	phase soustraction: sauter complémentation
E187	EOR #FF	E18B	EOR #FF	complémenter à 10 (C=1)
E189	ADC #0A	E18D	ADC #0A	
E18B	ADC #2F	E18F	ADC #2F	convertir en ASCII
E18D	INY	E191	INY	
E18E	INY	E192	INY	
E18F	INY	E193	INY	

E190	INY	E194	INY	indexer élément suivant dans la table
E191	STY B6	E195	STY B6	et sauver index table
E193	LDY E0	E197	LDY E0	reprandre index tampon
E195	INY	E199	INY	et ajuster suivant
E196	TAX	E19A	TAX	sauver code
E197	AND #7F	E19B	AND #7F	éliminer b7
E199	STA #0FF,Y	E19D	STA #0FF,Y	et placer dans tampon
E19C	DEC CC	E1A0	DEC CC	et calculer si point décimal à placer
E19E	BNE E1A6	E1A2	BNE E1AA	non,on saute
E1A0	LDA #'.'	E1A4	LDA #'.'	
E1A2	INY	E1A6	INY	
E1A3	STA #0FF,Y	E1A7	STA #0FF,Y	oui,on la place
E1A6	STY E0	E1AA	STY E0	sauver index tampon de sortie
E1A8	LDY B6	E1AC	LDY B6	recupérer index addition
E1AA	TXA	E1AE	TXA	calculer indicateur
E1AB	EOR #FF	E1AF	EOR #FF	
E1AD	AND #80	E1B1	AND #80	
E1AF	TAX	E1B3	TAX	et le remettre dans X
E1B0	CPY #24	E1B4	CPY #24	fin de la conversion ?
E1B2	BNE E15E	E1B6	BNE E162	non, on repart

Eliminer les 0 après la virgule

E1B4	LDY E0	E1B8	LDY E0	prendre index du tampon
E1B6	LDA #0FF,Y	E1BA	LDA #0FF,Y	et dernier caractère courant
E1B9	DEY	E1BD	DEY	indexer précédent
E1BA	CMP #'0'	E1BE	CMP #'0'	est-ce un '0' ?
E1BC	BEQ E1B6	E1C0	BEQ E1BA	oui,on ignore et on recommence
E1BE	CMP #'.'	E1C2	CMP #'.'	si c'est une virgule,
E1C0	BEQ E1C3	E1C4	BEQ E1C7	on ignore mais on sort (Y a été décrémenté)
E1C2	INY	E1C6	INY	sinon,rajuster Y sur position libre

Placer l'exposant

E1C3	LDA #'+'	E1C7	LDA #'+'	exposant positif
E1C5	LDX CD	E1C9	LDX CD	prendre exposant base 10
E1C7	BEQ E1F7	E1CB	BEQ E1FB	si 0, rien à faire, on sort
E1C9	BPL E1D3	E1CD	BPL E1D7	si positif, sauver le signe
E1CB	LDA #00	E1CF	LDA #00	exposant négatif:
E1CD	SEC	E1D1	SEC	on le complémenté
E1CE	SBC CD	E1D2	SBC CD	
E1D0	TAX	E1D4	TAX	et le remet dans X
E1D1	LDA #'-'	E1D5	LDA #'-'	indiquer exposant négatif
E1D3	STA #101,Y	E1D7	STA #101,Y	

mettre le signe un caractère plus loin

E1D6 LDA #'E' E1DA LDA #'E' puis indicateur exposant

E1D8 STA 0100,Y E1DC STA 0100,Y

E1DB TXA E1DF TXA exposant dans A

E1DC LDX #2F E1E0 LDX #2F préparer code ASCII

E1DE SEC E1E2 SEC

E1DF INY E1E3 INX code ASCII+1

E1E0 SBC #0A E1E4 SBC #0A on enlève 10

E1E2 BCS E1DF E1E6 BCS E1E3 si toujours des dizaines, on recommence

E1E4 ADC #3A E1E8 ADC #3A on met le 2ème chiffre (#3A='0'+10)

E1E6 STA 0103,Y E1EA STA 0103,Y mettre chiffre des unités

E1E9 TXA E1ED TXA

E1EA STA 0102,Y E1EE STA 0102,Y puis chiffre des dizaines

E1ED LDA #00 E1F1 LDA #00 terminer la chaîne

E1EF STA 0104,Y E1F3 STA 0104,Y par un NULL

E1F2 BEQ E1FC E1F6 BEQ E200 inconditionnel:finir

E1F4 STA 00FF,Y E1F8 STA 00FF,Y sauver le '0' du nombre nul

E1F7 LDA #00 E1FB LDA #00

E1F9 STA 0100,Y E1FD STA 0100,Y et le faire suivre d'un 0 (NULL)

E1FC LDA #00 E200 LDA #00

E1FE LDY #01 E202 LDY #01 AY pointe sur #100,début de la chaîne

E200 RTS E204 RTS

CONSTANTE POUR ARRONDIR,SQR ETC...

E201 E205 BYT #80,#00,#00,#00,#00 soit 0,5

CONSTANTES POUR CONVERSION EN DECIMAL

Ces constantes sont stockées sur 4 octets signés, c'est à dire en complément à 2 pour les constantes négatives.

E206 E20A BYT #FA,#0A,#1F,#00 soit -100 000 000

E20A E20E BYT #00,#98,#96,#00 soit 10 000 000

E20E E212 BYT #FF,#F0,#BD,#C0 soit -1 000 000

E212 E216 BYT #00,#01,#86,#A0 soit 100 000

E216 E21A BYT #FF,#FF,#D8,#F0 soit -10 000

E21A E21E BYT #00,#00,#03,#E8 soit 1 000

E21E E222 BYT #FF,#FF,#FF,#9C soit -100

E222 E226 BYT #00,#00,#00,#0A soit 10

E226 E22A BYT #FF,#FF,#FF,#FF soit -1

'SQR' (FONCTION) SQR(ACCI) --> ACC1

Principe: $SQR(X) = X^{1/2}$

E22A JSR \$DEDD	E22E JSR \$DEE5	AACC1 --> ACC2
E22D LDA #01	E231 LDA #05	
E22F LDY #E2	E233 LDY #E2	indexer 1/2

ACC2^(AY) --> ACC1

E231 JSR \$DE73 E235 JSR \$DE7B (AY) --> ACC1

'^' (OPERATEUR) ACC2^ACCI --> ACC1

Principe: $X^Y = EXP(Y * LN(X))$

Si $Y=0, X^Y=1$

Si $X=0, X^Y=0$

L'exponentiation est donc un opérateur très lent, puisqu'il nécessite une multiplication, le calcul d'un Log et enfin une exponentielle. La précision s'en ressent naturellement: 2^9 donne 512,000001 !

Attention: X et Y désignent ici les deux opérands.

E234 BEQ E2A6	E238 BEQ E2AA	si $Y=0$, calculer directement $EXP(0)$
E236 LDA D8	E23A LDA D8	$X=0$?
E238 BNE E23D	E23C BNE E241	non, OK
E23A JMP \$DB29	E23E JMP \$DBB4	oui, alors résultat nul
E23D LDX #BD	E241 LDX #BD	
E23F LDY #00	E243 LDY #00	indexer #00BD
E241 JSR \$DEA5	E245 JSR \$DEAD	et y sauver ACC1 (Y)
E244 LDA DD	E248 LDA DD	prendre signe de X
E246 BPL E257	E24A BPL E25B	positif, c'est bon
E248 JSR \$DFA5	E24C JSR \$DFBD	calculer $INT(Y)$
E24B LDA #BD	E24F LDA #BD	
E24D LDY #00	E251 LDY #00	
E24F JSR \$DF34	E253 JSR \$DF4C	et comparer à Y
E252 BNE E257	E256 BNE E25B	si différent, Y non entier, on saute
E254 TYA	E258 TYA	$A=0-4$, indiquer signe positif
E255 LDY 24	E259 LDY 24	ponds faible dans Y (b0 est donc la parité)
E257 JSR \$DECF	E25B JSR \$DED7	ACC2 --> ACC1 (X --> ACC1) (signe dans A)
E25A TYA	E25E TYA	
E25B PHA	E25F PHA	sauver parité

E25C JSR \$DC79	E260 JSR \$DCAF	calcul de LN(X) dans ACC1
E25F LDA #BD	E263 LDA #BD	
E261 LDY #00	E265 LDY #00	indexer #00BD (où est stocké Y)
E263 JSR \$DCB7	E267 JSR \$DCE0	(AY)#ACC1 --> ACC1
E266 JSR \$E2A6	E26A JSR \$E2AA	EXP(ACC1) --> ACC1, soit EXP(Y#LN(X))
E269 PLA	E26D PLA	récupérer parité de X
E26A LSR A	E26E LSR A	dans C
E26B BCC E277	E26F BCC E27B	si pair, résultat positif

'-' (OPERATEUR DE CHANGEMENT DE SIGNE)

E26D LDA D0	E271 LDA D0	si le nombre est nul, on sort
E26F BEQ E277	E273 BEQ E27B	
E271 LDA D5	E275 LDA D5	sinon, inverser le signe
E273 EOR #FF	E277 EOR #FF	
E275 STA D5	E279 STA D5	
E277 RTS	E27B RTS	

E278 E27C BYT #81, #38, #AA, #3B, #29 soit 1,44269504 ou encore 1/LN(2)

DONNEES DU POLYNOME DE CALCUL DE EXP(X)

E27D E281 BYT #07		
E27E E282 BYT #71, #34, #58, #3E, #56	soit 0,0000214987637	Coefficient:A7
E283 E287 BYT #74, #16, #7E, #B3, #1B	soit 0,000143523140	Coefficient:A6
E288 E28C BYT #77, #2F, #EE, #E3, #85	soit 0,00134226348	Coefficient:A5
E28D E291 BYT #7A, #1D, #84, #1C, #2A	soit 0,00961401701	Coefficient:A4
E292 E296 BYT #7C, #63, #59, #58, #0A	soit 0,0555051269	Cofécient:A3
E297 E29B BYT #7E, #75, #FD, #E7, #C6	soit 0,240226385	Coefficient:A2
E29C E2A0 BYT #80, #31, #72, #18, #10	soit 0,693147186	Coefficient:A1
E2A1 E2A5 BYT #81, #00, #00, #00, #00	soit 1	Coefficient:A0

'EXP' (FONCTION) EXP(ACC1) --> ACC1

Principe: se ramener au calcul dans l'intervalle 0,1 a nécessité une astuce:

Figure E2-A

$$e^x = e^{\ln(2) \cdot (x / \ln(2))} = (e^{\ln(2)})^{(x / \ln(2))}$$

Or, $e^{\ln(2)} = 2$

on obtient donc $e^x = 2^{x / \ln(2)}$

posons $x / \ln(2) = y$

nous pouvons séparer y en partie entière et décimale:

$$y = E + D$$

d'où $e^x = 2^{(E+D)} = 2^E \cdot 2^D$

Etant donné le codage en virgule flottante, multiplier un nombre par 2^E revient à ajouter E à son exposant.

Il suffit donc de calculer 2^D , $0 \leq D < 1$

Le D.L de e^x est $1 + x + x^2 / 2 + \dots + x^n / n!$

donc, puisque $x=y \cdot \ln(2)$: $e^x = 1 + \ln(2) \cdot y + \dots + (\ln(2)^n / n!) y^n$

Le terme général du polynome est donc voisin de $\ln(2)^n / n!$

E2A6 LDA #78	E2AA LDA #7C	
E2A8 LDY #E2	E2AC LDY #E2	indexer 1/LN(2)
E2AA JSR \$DCB7	E2AE JSR \$DCED	(AY)#ACC1 --) ACC1, soit X/LN(2)
E2AD LDA DF	E2B1 LDA DF	prendre extension
E2AF ADC #50	E2B3 ADC #50	
E2B1 BCC E2B6	E2B5 BCC E2BA	
E2B3 JSR \$DEF4	E2B7 JSR \$DEFC	arrondir d'après l'extension
E2B6 STA C5	E2BA STA C5	sauver nouvelle extension
E2B8 JSR \$DEE0	E2BC JSR \$DEE8	ACC1 --) ACC2
E2BB LDA D0	E2BF LDA D0	prendre exposant
E2BD CMP #88	E2C1 CMP #88	supérieur à 8 ?
E2BF BCC E2C4	E2C3 BCC E2C8	non, sauter
E2C1 JSR \$DD95	E2C5 JSR \$DD99	si nombre négatif: ACC1=0, sinon overflow
E2C4 JSR \$DFA5	E2C8 JSR \$DFBD	INT(ACC1) --) ACC1
E2C7 LDA 24	E2CB LDA 24	prendre poids faible (en fait le nombre)
E2C9 CLC	E2CD CLC	
E2CA ADC #81	E2CE ADC #81	+129
E2CC BEQ E2C1	E2D0 BEQ E2C5	si égal à 127, 0 ou overflow

E2CE SEC	E2D2 SEC	(tout ceci pour convertir en exposant)
E2CF SBC #01	E2D3 SBC #01	-1=+128
E2D1 PHA	E2D5 PHA	et on sauve
E2D2 LDX #05	E2D6 LDX #05	
E2D4 LDA D8,X	E2D8 LDA D8,X	
E2D6 LDY D0,X	E2DA LDY D0,X	échanger ACC2 et ACC1
E2D8 STA D0,X	E2DC STA D0,X	ACC1=X/LN(2)
E2DA STY D8,X	E2DE STY D8,X	ACC2=INT(X/LN(2))
E2DC DEX	E2E0 DEX	
E2DD BPL E2D4	E2E1 BPL E2D8	
E2DF LDA C5	E2E3 LDA C5	récupérer extension ACC2
E2E1 STA DF	E2E5 STA DF	dans ACC1 aussi
E2E3 JSR \$DA83	E2E7 JSR \$DB0E	ACC2-ACC1 --) ACC1
E2E6 JSR \$E26D	E2EA JSR \$E271	-ACC1 --) ACC1 (X/LN(2)-INT(X/LN(2))
E2E9 LDA #7D	E2ED LDA #81	ou encore calcul de la partie décimale
E2EB LDY #E2	E2EF LDY #E2	indexer polynome
E2ED JSR \$E30F	E2F1 JSR \$E313	et calculer
E2F0 LDA #00	E2F4 LDA #00	produit des signe positif
E2F2 STA DE	E2F6 STA DE	
E2F4 PLA	E2F8 PLA	récupérer exposant à ajouter
E2F5 JSR \$DD7A	E2F9 JSR \$DD7E	ajouter A à l'exposant de ACC1
E2F8 RTS	E2FC RTS	

ACC1#P(ACC1#ACC1) --) ACC1

Principe: les fonctions COS ou SINUS par exemple ont des D.L qui s'expriment selon des puissances de l'ordre de 1,3,5,7 etc.. Pour éviter de calculer un polynome normal dont les termes de degré pair seraient nuls, on calcule un polynome du carré du nombre, on obtient donc un polynome de puissances paires (0,2,4,6 etc...). Il suffit de multiplier le résultat par le nombre pour obtenir un polynome de degrés impairs.

E2F9 STA E0	E2FD STA E0	
E2FB STY E1	E2FF STY E1	sauver adresse du polynome
E2FD JSR \$DE9B	E301 JSR \$DEA3	ACC1 --) #C6-#CA:sauver ACC1 pour future #
E300 LDA #C6	E304 LDA #C6	AY=#00C^
E302 JSR \$DCB7	E306 JSR \$DCED	(AY)#ACC1 --) ACC1,soit X^2
E305 JSR \$E313	E309 JSR \$E317	calculer le polynome,soit P(X^2)
E308 LDA #C6	E30C LDA #C6	
E30A LDY #00	E30E LDY #00	indexer valeur de X sauvée
E30C JMP \$DCB7	E310 JMP \$DCED	et calculer X#P(X^2)

P(ACC1) --) ACC1

Principe: si on appelle X le nombre dont on veut calculer le polynome, et A0, A1... les coefficients de la table, on calcule le polynome, s'il y a 6 coefficients

$$P(X) = (((((A5 \times X + A4) \times X + A3) \times X + A2) \times X + A1) \times X + A0)$$

Oui, développé, donne: $A0 + A1 \times X + A2 \times X^2 + A3 \times X^3 + A4 \times X^4 + A5 \times X^5$

La forme parenthésée évite de calculer les puissances successives de X, ce qui prendrait beaucoup de temps.

E30F	STA E0	E313	STA E0	
E311	STY E1	E315	STY E1	sauver adresse du polynome
E313	JSR \$DE98	E317	JSR \$DEA0	ACC1 --) #CB-#CF
E316	LDA (E0),Y	E31A	LDA (E0),Y	prendre nombre de valeurs
E318	STA D6	E31C	STA D6	et sauver pour compteur
E31A	LDY E0	E31E	LDY E0	prendre poids faible
E31C	INY	E320	INY	et ajuster sur ler nombre
E31D	TYA	E321	TYA	dans A
E31E	BNE E322	E322	BNE E326	
E320	INC E1	E324	INC E1	ajuster poids fort éventuellement
E322	STA E0	E326	STA E0	auver poids faible courant
E324	LDY E1	E328	LDY E1	et AY=adresse du coefficient courant
E326	JSR \$DCB7	E32A	JSR \$DCED	et multiplier ACC1 par le coefficient
E329	LDA E0	E32D	LDA E0	
E32B	LDY E1	E32F	LDY E1	récupérer dans AY adresse coefficient
E32D	CLC	E331	CLC	
E32E	ADC #05	E332	ADC #05	passer au suivant
E330	BCC E333	E334	BCC E337	
E332	INY	E336	INY	poids fort aussi
E333	STA E0	E337	STA E0	
E335	STY E1	E339	STY E1	et resauver
E337	JSR \$DA97	E33B	JSR \$DB22	et ajouter ACC1 au nouveau coefficient
E33A	LDA #CB	E33E	LDA #CB	
E33C	LDY #00	E340	LDY #00	indexer X original
E33E	DEC D6	E342	DEC D6	encore des coefficients ?
E340	BNE E326	E344	BNE E32A	oui, on recommence
E342	RTS	E346	RTS	

VALEUR DE LA SUITE DU RND

E343 E347 BYT #98, #35, #44, #7A, #6B soit 11879546,4
 E348 E34C BYT #68, #28, #B1, #46, #20 soit 3,9276777 E-08

'RND' (FONCTION)

Principe: on utilise une suite récurrente $Un+1=a\#Un+b$, à laquelle on fait subir quelques outrages (permutation d'octets de la mantisse) et dont on ramène l'exposant à 0, pour avoir un nombre entre 0 et 1. La formule résultante est très complexe, disons simplement qu'elle donne satisfaction !

E34B JSR \$DF04	E34F JSR \$DF13	A=SGN(ACC1)
E34E TAX	E352 TAX	sauver dans X
E34F BMI E369	E353 BMI E36D	si <0, prendre comme base
E351 LDA #FA	E355 LDA #FA	si >=0
E353 LDY #00	E357 LDY #00	indexer valeur courante
E355 JSR \$DE73	E359 JSR \$DE7B	et la mettre dans ACC1
E358 TXA	E35C TXA	l'argument était nul ?
E359 BEQ E342	E35D BEQ E346	oui, on sort
E35B LDA #43	E35F LDA #47	
E35D LDY #E3	E361 LDY #E3	non, indexer valeur pour multiplication
E35F JSR \$DCB7	E363 JSR \$DCED	et faire la multiplication
E362 LDA #47	E366 LDA #4B	
E364 LDY #E3	E368 LDY #E3	indexer valeur pour addition
E366 JSR \$DA97	E36A JSR \$DB22	et faire l'addition
E369 LDX D4	E36D LDX D4	
E36B LDA D1	E36F LDA D1	
E36D STA D4	E371 STA D4	
E36F STX D1	E373 STX D1	permuter octet 1 et 4
E371 LDA #00	E375 LDA #00	
E373 STA D5	E377 STA D5	indiquer signe +
E375 LDA D0	E37? LDA D0	exposant...
E377 STA DF	E37B STA DF	comme extension
E379 LDA #00	E37D LDA #00	et exposant
E37B STA D0	E37F STA D0	pour nombre <1
E37D JSR \$DB07	E381 JSR \$DB92	ajuster la mantisse
E380 LDX #FA	E384 LDX #FA	
E382 LDY #00	E386 LDY #00	indexer valeur courante
E384 JMP \$DEA5	E388 JMP \$DEAD	et y sauver la nouvelle valeur

'COS' (FONCTION)

Principe: On utilise l'égalité classique: $\text{COS}(X)=\text{SIN}(X+\text{PI}/2)$

E387 LDA #03	E38B LDA #07	
E389 LDY #E4	E38D LDY #E4	indexer la valeur PI/2
E38B JSR \$DA97	E38F JSR \$DB22	et faire ACC1+PI/2

'SIN' (FONCTION)

Principe: pour avoir une convergence rapide, on commence par se ramener l'intervalle à $0-1$ en divisant le nombre par 2π , et en prenant sa partie entière, ce qui permet aussi de prendre l'angle modulo 2π .

Toutefois, étant données les propriétés du cercle trigonométrique, il suffit de calculer le sinus entre 0 et $\pi/2$ (donc entre 0 et $1/4$). Le D.L. étant calculé en 1, la précision pour des angles voisins de 0 est douteuse !

Figure E3-A

Le D.L. normal de $\sin(x)$ est (attention, il est calculé en 1):

$$\sin(x) = x - \frac{x^3}{3!} + \frac{x^5}{5!} - \dots + (-1)^p \frac{x^{2p+1}}{(2p+1)!}$$

Or on calcule en fait le \sin de $y = \frac{x}{2\pi}$ donc $x = 2\pi y$

$$\text{et } \sin(y) = 2\pi y - \frac{(2\pi y)^3}{3!} + \dots + (-1)^p \frac{(2\pi y)^{2p+1}}{(2p+1)!}$$

le terme général est donc voisin de: $(-1)^p \frac{(2\pi)^{2p+1}}{(2p+1)!}$

Ramener $x / 2\pi$ à l'intervalle $0, 1/4$, c'est ramener x à l'intervalle $0, \pi / 2$

on obtient donc:

$0 < x < \pi / 2$	$(0, 1 / 4)$:	$\sin(x) = \sin(x)$	ou $\sin(2\pi y) = \sin(2\pi y)$
$\pi / 2 < x < \pi$	$(1 / 4, 1 / 2)$:	$\sin(x) = -\sin(\pi+x)$	ou $\sin(2\pi y) = -\sin(2\pi(1/2+y))$
$\pi < x < 3\pi / 2$	$(1 / 2, 3 / 4)$:	$\sin(x) = -\sin(\pi-x)$	ou $\sin(2\pi y) = -\sin(2\pi(1 / 2-y))$
$3\pi / 2 < x < 2\pi$	$(3 / 4, 1)$:	$\sin(x) = -\sin(x)$	ou $\sin(2\pi y) = -\sin(2\pi y)$

E39E JSR \$DEDD	E392 JSR \$DEE5	AACC1 --> ACC2
E391 LDA #08	E395 LDA #0C	
E393 LDY #E4	E397 LDY #E4	indexer 2*PI
E395 LDX DD	E399 LDX DD	prendre signe de ACC2 comme produit signes
E397 JSR \$DDC8	E39B JSR \$DDCC	et calculer X/(2*PI)

E39A JSR \$DEDD	E39E JSR \$DEE5	AACC1 --) ACC2
E39D JSR \$DFA5	E3A1 JSR \$DFBD	INT(ACC1) --) ACC1
E3A0 LDA #00	E3A4 LDA #00	
E3A2 STA DE	E3A6 STA DE	produit des signes positif
E3A4 JSR \$DA83	E3A8 JSR \$DB0E	et calculer ACC2-ACC1, i.e partie décimale
E3A7 LDA #0D	E3AB LDA #11	
E3A9 LDY #E4	E3AD LDY #E4	indexer 1/4
E3AB JSR \$DA80	E3AF JSR \$DB0B	et faire 1/4-ACC1 (intervalle: -3/4 à 1/4)
E3AE LDA D5	E3B2 LDA D5	prendre signe
E3B0 PHA	E3B4 PHA	et sauver
E3B1 BPL E3C0	E3B5 BPL E3C4	si positif (0 à 1/4 originel), sauter
E3B3 JSR \$DA79	E3B7 JSR \$DB04	ajouter 1/2, pour recentrer l'intervalle
E3B6 LDA D5	E3BA LDA D5	(-1/4 à 1/2 donc) reprendre signe
E3B8 BMI E3C3	E3BC BMI E3C7	négatif, c'est bon (3/4 à 1 originel)
E3BA LDA 2D	E3BE LDA 2D	si positif, (1/4 à 3/4 originel)
E3BC EOR #FF	E3C0 EOR #FF	on inverse le signe
E3BE STA 2D	E3C2 STA 2D	
E3C0 JSR \$E26D	E3C4 JSR \$E271	dans ACC1 aussi
E3C3 LDA #0D	E3C7 LDA #11	
E3C5 LDY #E4	E3C9 LDY #E4	on indexe la valeur 1/4
E3C7 JSR \$DA97	E3CB JSR \$DB22	et on ajoute, on retrouve -1/4 à 1/4
E3CA PLA	E3CE PLA	récupérer signe
E3CB BPL E3D0	E3CF BPL E3D4	si positif, c'est bon
E3CD JSR \$E26D	E3D1 JSR \$E271	sinon, changer le signe
E3D0 LDA #12	E3D4 LDA #16	
E3D2 LDY #E4	E3D6 LDY #E4	indexer table des polynomes
E3D4 JMP \$E2F9	E3D8 JMP \$E2FD	et calculer ACC1*(ACC1^2)

'TAN' (FONCTION)

Principe: $TAN(X) = SIN(X) / COS(X)$. la tangente nécessite donc le calcul d'un cosinus et d'un sinus, c'est donc assez lent et peu précis.

E3D7 JSR \$DE9B	E3DB JSR \$DEA3	sauver ACC1 --) #C6-#CA
E3DA LDA #00	E3DE LDA #00	
E3DC STA 2D	E3E0 STA 2D	signe positif
E3DE JSR \$E38E	E3E2 JSR \$E392	calculer SIN
E3E1 LDX #BD	E3E5 LDX #BD	
E3E3 LDY #00	E3E7 LDY #00	indexer #00BD
E3E5 JSR \$E384	E3E9 JSR \$E388	et y sauver SIN(X)
E3E8 LDA #C6	E3EC LDA #C6	

E3EA	LDY #00	E3EE	LDY #00	indexer #00C6 (X)
E3EC	JSR \$DE73	E3F0	JSR \$DE7B	récupérer dans ACC1
E3EF	LDA #00	E3F3	LDA #00	
E3F1	STA D5	E3F5	STA D5	indiquer signe positif
E3F3	LDA 2D	E3F7	LDA 2D	reprandre signe
E3F5	JSR \$E3FF	E3F9	JSR \$E403	et calculer COS(X)
E3F8	LDA #BD	E3FC	LDA #BD	
E3FA	LDY #00	E3FE	LDY #00	indexer SIN(X)
E3FC	JMP \$DDE0	E400	JMP \$DDE4	et faire SIN(X)/COS(X)
E3FF	PHA	E403	PHA	
E400	JMP \$E3C0	E404	JMP \$E3C4	

CONSTANTES POUR SIN

E403	E407	BYT #81, #49, #0F, #DA, #A2	soit 1,57079633	ou encore PI/2
E408	E40C	BYT #83, #49, #0F, #DA, #A2	soit 6,28318531	ou encore 2*PI
E40D	E411	BYT #7F, #00, #00, #00, #00	soit 0,25	ou encore 1/4

DONNEES DU POLYNOME DE CALCUL DE ATN(X)

E412	E416	BYT #05		
E413	E417	BYT #84, #E6, #1A, #2D, #1B	soit -14,3813907	Coefficient A5
E418	E41C	BYT #86, #28, #07, #FB, #F8	soit 42,0077971	Coefficient A4
E41D	E421	BYT #87, #99, #68, #89, #01	soit -76,7041703	Coefficient A3
E422	E426	BYT #87, #23, #35, #DF, #E1	soit 81,6052237	Coefficient A2
E427	E42B	BYT #86, #A5, #5D, #E7, #28	soit -41,3417021	Coefficient A1
E42C	E430	BYT #83, #49, #0F, #DA, #A2	soit 6,28318531	Coefficient A0

COPYRIGHT MICROSOFT

E431	E435	BYT #A1, #54, #46, #8F, #13
E436	E43A	BYT #8F, #52, #43, #89, #CD

Ou encore

E431	E435	BYT '!' + #80, 'T', 'F', 'O' + #40
E435	E439	BYT 'S' - #40
E436	E43A	BYT 'O' + #40, 'R', 'C', 'I' + #40, 'M' + #80

Et en clair

E431	E435	BYT '!TFOSORCIN'
------	------	------------------

'ATN' (FONCTION)

Principe: pour se ramener à un domaine de convergence de 0 à 1, l'égalité classique $\text{ARCTG}(X)=\text{PI}/2-\text{ARCTG}(1/X)$.

Si X est plus grand que 1, on calculera donc l'ARCTG de son inverse qui, lui, sera plus petit que 1 (le tout en valeur absolue bien entendu).

On utilise aussi l'égalité $\text{ARCTG}(-X)=\text{ARCTG}(X)$ pour traiter les nombres négatifs.

Figure E4-A

La dérivée de $\text{Arctg}(x)$ est : $\text{Arctg}(x)' = \frac{1}{1+x^2}$

Un D.L de $\frac{1}{1+x^2}$ est donc : $1 - x^2 + x^4 - \dots + (-1)^P x^{2P}$

Il suffit d'intégrer ce D.L pour obtenir un D.L de $\text{arctg}(x)$:

$$\text{Arctg}(x) = x - \frac{x^3}{3} + \frac{x^5}{5} - \dots + (-1)^P \frac{x^{2P+1}}{2P+1}$$

Les coefficients de ce développement sont donc voisins de $(-1)^P \frac{1}{2P+1}$

E43B LDA D5	E43F LDA D5	prendre signe
E43D PHA	E441 PHA	et sauver
E43E BPL E443	E442 BPL E447	si positif, c'est bon
E440 JSR \$E26D	E444 JSR \$E271	sinon, changer le signe
E443 LDA D0	E447 LDA D0	prendre exposant
E445 PHA	E449 PHA	sauver aussi
E446 CMP #81	E44A CMP #81	supérieur à 1 ?
E448 BCC E451	E44C BCC E455	non, c'est bon
E44A LDA #4B	E44E LDA #81	
E44C LDY #DC	E450 LDY #DC	oui, indexer la valeur 1
E44E JSR \$DDE0	E452 JSR \$DDE4	et calculer 1/X
E451 LDA #6B	E455 LDA #6F	
E453 LDY #E4	E457 LDY #E4	prendre l'adresse du polynome
E455 JSR \$E2F9	E459 JSR \$E2FD	et le calculer
E458 PLA	E45C PLA	récupérer l'exposant
E459 CMP #81	E45D CMP #81	était-il supérieur à 2 ?
E45B BCC E464	E45F BCC E468	non, on a déjà le résultat (valeur absolue)

E45D LDA #03	E461 LDA #07	
E45F LDY #E4	E463 LDY #E4	indexer PI/2
E461 JSR \$DA80	E465 JSR \$DB0B	et calculer ATN(1/X)-PI/2
E464 PLA	E468 PLA	récupérer signe
E465 BPL E46A	E469 BPL E46E	si positif, c'est bon
E467 JMP \$E26D	E46B JMP \$E271	sinon, inverser le signe
E46A RTS	E46E RTS	

DONNEES DU POLYNOME DE CALCUL DE ATN

E46B E46F	BYT #0B		
E46C E470	BYT #76, #B3, #83, #BD, #D3	soit -0,000684793912	Coefficient A11
E471 E475	BYT #79, #1E, #F4, #A6, #F5	soit 0,00484894216	Coefficient A10
E476 E47A	BYT #7B, #83, #FC, #B0, #10	soit -0,0131117018	Coefficient A9
E47B E47F	BYT #7C, #0C, #1F, #67, #CA	soit 0,034209638	Coefficient A8
E480 E484	BYT #7C, #DE, #53, #CB, #C1	soit -0,0542791328	Coefficient A7
E485 E489	BYT #7D, #14, #64, #70, #4C	soit 0,0724971965	Coefficient A6
E48A E48E	BYT #7D, #B7, #EA, #51, #7A	soit -0,0898023954	Coefficient A5
E48F E493	BYT #7D, #63, #30, #88, #7E	soit 0,110932413	Coefficient A4
E494 E498	BYT #7E, #92, #44, #99, #3A	soit -0,142839808	Coefficient A3
E499 E49D	BYT #7E, #4C, #CC, #91, #C7	soit 0,19999912	Coefficient A2
E49E E4A2	BYT #7F, #AA, #AA, #AA, #13	soit -0,333333316	Coefficient A1
E4A3 E4A7	BYT #81, #00, #00, #00, #00	soit 1	Coefficient A0

F) ROUTINES D'ENTREE/SORTIE CASSETTE

1-La fiabilité

Le magnétocassette est la mémoire de masse privilégiée des micro-ordinateurs, de par évidemment son faible cout.

Malheureusement, ce support souffre de deux défauts, plus ou moins importants selon l'utilisation que l'on fait de son ordinateur, à savoir la lenteur et la fiabilité.

Le résultat est d'autant plus fiable que la sauvegarde est lente, c'est pourquoi l'Oric offre deux vitesses de sauvegarde: 300 ou 2400 bauds (bit par seconde). Ces vitesses sont en fait des moyennes, ainsi que nous le verrons plus loin.

Une mauvaise fiabilité est due à plusieurs causes:

-Le support:

La bande magnétique peut présenter des 'Drop out' (irrégularité su revêtement). A ce sujet, il faut noter qu'il ne sert à rien de ralentir la vitesse, car on augmente ainsi la longueur de l'enregistrement, et par là même la probabilité de rencontrer des 'Drops out'.

Une bande a aussi des limites physiques, qui leur interdisent la restitution des fréquences trop élevées.

Cette limitation en fréquence ne joue pas pour les fréquences mises en jeu, du moins au niveau de la bande.

Les cassettes dites 'informatiques' sont en fait des cassettes sélectionnées pour leur absence quasi totale de drop out.

L'enregistreur

Les magnétos généralement utilisés ont une bande passante très limitée (200-5000 Hz environ), ce qui peut nuire à un enregistrement à 2400 bauds.

Leur azimuthage (angle entre la tête de lecture/écriture et la bande) varie souvent avec le temps (dérèglement), et presque à coup sûr d'un magnétophone à l'autre, ce qui se traduit par une réduction très notable de la bande passante.

Si l'enregistreur règle le niveau trop bas, le souffle inhérent à toute bande magnétique peut aussi interférer avec le signal.

L'Oric:

Pour rendre le signal utilisable par le VIA, le signal est filtré et amené à un niveau correct (5V). Cette circuiterie améliore pas mal le signal.

Le logiciel:

Il y a enfin le format utilisé, et l'éventuelle procédure de correction des erreurs. Nous verrons que sur ce point, ORIC n'a pas fait le bon choix...

2-Format d'un octet

Format d'un bit, mode Fast

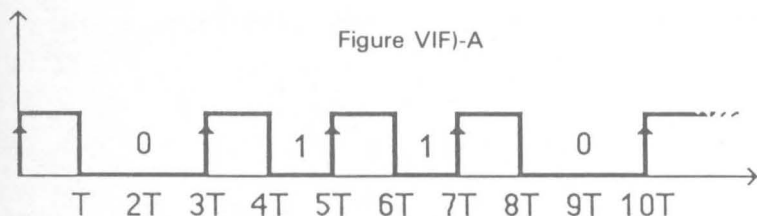
C'est ici que le format utilisé pêche par son manque d'optimisation: on enregistre à 2400 bauds, avec une fiabilité qui devrait être celle d'un enregistrement à 4800 bauds...

L'écriture est faite par des impulsions successives, dont l'intervalle permet de déterminer la nature du bit reçu.

L'intervalle de 200 microsecondes sera noté T.

Avant chaque donnée, une impulsion de longueur T est envoyée, le bit suivant ensuite, caractérisée par une impulsion de T pour un 1 ou de 2T pour un 0. (n'oublions pas que chaque impulsion inverse le niveau sur PB7).

Ce qui donne le chronogramme suivant, pour l'émission de 011 par exemple.



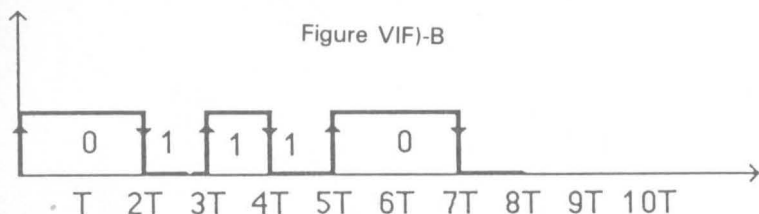
Les flèches représentent les fronts détectés par CB1

Quelques remarques s'imposent:

-Il faut 2T pour écrire un 1 et 3T pour écrire un 0. La fréquence oscille donc entre 1600 et 2400 Hz, tout comme le taux de baud réel.

-On peut calculer la vitesse réelle en mode fast, si on considère un octet 'moyen' composé de 4x0 et 4x1, ce qui donne, avec stop, start et parité: 8x1 5x0. Le taux de baud est donc: $1/(2T \times 8/13 + 3T \times 5/13) = 2000$ baud environ, soit 154 octets par seconde, ou 1 Ko toutes les 6,5 secondes environ.

-On perd T à chaque bit, ce qui ne sert pas à grand chose, sinon à ajuster les fronts (CB1 est configurée pour détecter les fronts montant). Le chronogramme suivant, doublerait ou presque la vitesse de transfert, sans altérer la fiabilité. Cela entraînerait une complication puisque CB1 devrait détecter tour à tour une transition positive et une transition négative.



Les flèches représentent les fronts détectés par CB1

Format d'un bit en mode SLOW

Cette fois, un 1 et un 0 auront globalement la même longueur:

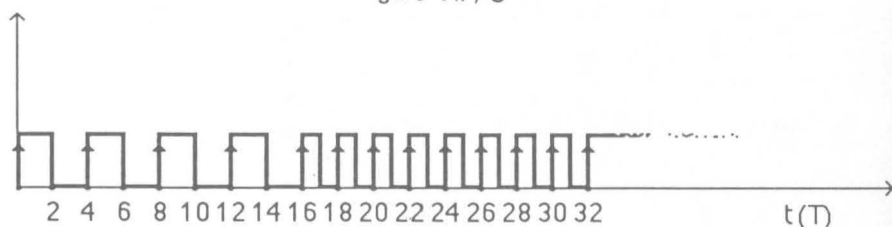
16 créneaux de longueur T pour un 1, ou 8 créneaux de longueur 2T pour un 0.

Un bit nécessite donc dans tous les cas 16T, soit 3328 microsecondes, ce qui donne 3005 bauds exactement.

La vitesse de transfert réelle est de 23 caractères par seconde, ou encore un Ko toutes les 45 secondes.

Le chronogramme est le suivant, pour la séquence de bit 01 par exemple:

Figure VIF-C



Le surcroît de fiabilité est en fait apporté par la lecture (voir routines de lecture).

Format d'un octet

Le format est classique, et ressemble à celui utilisé dans toutes les transmissions en série.

Il se compose d'un bit de START, suivi des 8 bits de l'octet, d'un bit de parité inverse, et de 3 bits de stop, ce qui donne:

ST b0 b1 b2 b3 b4 b5 b6 b7 P SP SP SP

Ou encore, pour l'octet #AA par exemple:

0 0 1 0 1 0 1 0 1 1 1 1 1

Il faut donc en tout 13 bits pour un octet...

Il faut considérer que l'octet fait 9 bits, le 9ème, bit de parité inverse, servant de contrôle. Il est tel que le nonuplet contienne toujours un nombre impair de 1. Si une parité paire avait été choisie, le nonuplet aurait du avoir un nombre de 1 pair.

La parité sert à la lecture pour détecter d'éventuelles erreurs.

Les bits de stop, au nombre de 3 ici, servent à permettre à l'unité centrale

- E0 = inutilisé
- E1-E2 = Adresse de début
- E3-E4 = Adresse de fin
- E5 = #00=Basic, #80=bloc, #40=tableau
- E6 = Drapeau AUTO oui: (>0
- E7 = Drapeau Chaîne
- E8 = Drapeau Entier (uniquement pour V1.1:STORE/RECALL)
- E9 = Drapeau FAST oui: (>0

Format d'un tableau

Le format d'un tableau diffère peu de celui d'un programme, sinon que les données sont stockées différemment.

Etant donnée la structure d'un tableau, il est nécessaire de distinguer les tableaux de chaînes et les autres.

-Tableaux réels ou entiers

Ils tiennent en un seul bloc, dans la zone des tableaux. Dans ce cas E1-E2 contient l'adresse du tableau et E3-E4 la fin du tableau.

Mais il se peut très bien que lors du chargement, le tableau ne soit pas à la même adresse dans la zone des tableaux. Le RECALL force le tableau à se charger à la nouvelle adresse, E1-E2 et E3-E4 ne servant en fait qu'à déterminer la longueur du tableau.

-Tableaux de chaînes

Ils sont en deux parties: la zone des descripteurs, qui est traitée comme pour les tableaux numériques (y compris relocation au chargement), et les chaînes elles-mêmes, qui sont stockées en haut de la mémoire.

Il n'est pas question cette fois de sauver un bloc mémoire, puisque les chaînes se trouvent n'importe où, y compris parfois dans le Basic lui-même.

Le STORE va donc décrire les descripteurs un à un, et sauver les chaînes les une après les autres, sans séparateur.

Le RECALL, après avoir chargé les descripteurs, comme pour un tableau numérique, va les parcourir, réserver la place pour les chaînes, et enfin charger les chaînes.

SOUS ROUTINE CLOAD

E4A8 JSR \$E563 effacer la ligne de status
 E4AB LDA #03
 E4AD LDY #E5 indexer 'Searching ..'
 E4AF JSR \$E576 et l'afficher

PRENDRE ENTETE DU PROGRAMME

Remarque: La routine est morcelée pour la V1.1

Deux versions circulent pour la V1.1, la version présentée est la version définitive. La première version ne comportait pas le STX #2B1, et des erreurs pendant la bande amorce donnaient donc le message 'error founds'.

La place du STX #2B1 a été gagnée par une simple optimisation, de sorte que les deux V1.1 ne diffèrent que dans la zone #E4B6-#E4D1.

E4B2 JSR \$E696	E4AC JSR \$E735	attendre la bande amorce
E4B5 JSR \$E630	E4AF JSR \$E6C9	prendre un octet
E4B8 CMP #24	E4B2 CMP #24	est-ce #24 ? (indique le début de bloc)
E4BA BNE E4B5	E4B4 BNE E4AF	non, attendre
.....	E4B6 STX 02B1	remettre à 0 indicateur d'erreur
E4BC LDX #09	E4B9 LDX #09	l'entête fait 9 octets
E4BE JSR \$E630	E4BB JSR \$E6C9	prendre un octet
E4C1 STA 5D,X	E4BE STA 02A7,X	et sauver l'entête en mémoire
E4C3 DEX	E4C1 DEX	
E4C4 BNE E4BE	E4C2 BNE E4BB	
E4C6 JSR \$E630	E4C4 JSR \$E6C9	premier caractère du nom
E4C9 BEQ E4D0	E4C7 BEQ E4D3	fin du nom: on saute
.....	E4C9 CPX #10	a-t-on déjà 16 caractères pour le nom ?
.....	E4CB BCS E4C4	oui, on charge mais on ne recopie pas
E4CB STA 49,X	E4CD STA 0293,X	sauver le nom
E4CD INX	E4D0 INX	indexer caractère suivant
E4CE BNE E4C6	E4D1 BNE E4C4	inconditionnel: continuer
E4D0 STA 49,X	E4D3 STA 0293,X	sauver aussi le terminateur (#00)
.....	E4D6 JSR \$E594	afficher 'Found ..'
E4D2 JSR \$E6F0	E4D9 JSR \$E790	tester si le nom correspond à celui demandé
E4D5 TXA	E4DC TXA	
E4D6 BNE E4A8	E4DD BNE E4AC	non, on recommence
.....	E4DF RTS	
E4D8 JSR \$E563	effacer ligne 0

E4DB	LDA #12	
E4DD	LDY #E5	indexer 'Loading ..'
E4DF	JSR \$E576	et afficher
E4E2	JSR \$E56E	afficher nom du programme demandé
E4E5	NOP	?
E4E6	NOP	??
E4E7	SBC EA	???
E4E9	NOP	????
E4EA	NOP	?????

CHARGER UN PROGRAMME

E4EB	LDA 5F	E4E0	LDA 02A9	
E4ED	LDY 60	E4E3	LDY 02AA	prendre adresse de début
E4EF	STA 33	E4E6	STA 33	
E4F1	STY 34	E4E8	STY 34	et on sauve dans pointeur de travail
E4F3	LDY #00	E4EA	LDY #00	préparer index
E4F5	JSR \$E630	E4EC	JSR \$E6C9	charger un octet
E4F8	NOP	?	
E4F9	BCS E53E		si erreur de format, 'FILE ERROR ...
E4FB	STA (33),Y		sauver l'octet en mémoire
.....		E4EF	LDX 025B	prendre indic charger/vérifier
.....		E4F2	BNE E4F9	vérifier: on saute
.....		E4F4	STA (33),Y	on écrit l'octet en mémoire
.....		E4F6	JMP \$E505	et on passe au suivant (BEQ aurait marché)
.....		E4F9	CMP (33),Y	on compare à l'octet en mémoire
.....		E4FB	BEQ E505	si OK, au suivant
.....		E4FD	INC 025C	sinon, on incrémente le compteur d'erreurs
.....		E500	BNE E505	
.....		E502	INC 025D	poids fort aussi
E4FD	JSR \$E554	E505	JSR \$E56C	octet suivant et test de fin
E500	BCC E4F5	E508	BCC E4EC	pas fini, on recommence
E502	RTS	E50A	RTS	

TABLE DES MESSAGES POUR CHARGEMENT

E503	E50B	BYT #10,#07
E505	E50D	BYT "Searching .."
E511	E519	BYT #00
E512	E51A	BYT #10,#07
E514	E51C	BYT "Loading .."
E520	E526	BYT #00
E521	BYT #0A,#0D

```

E523 .... BYT "FILE ERROR / LOAD"
E534 .... BYT " ABORTED"
E53C .... BYT #0D,#00
.... E527 BYT #0A,#0D
.... E529 BYT "Errors found"
.... E535 BYT #0D,#0A,#00
.... E538 BYT #10,#07
.... E53A BYT "Found .."
.... E542 BYT #00
.... E543 BYT #10,#07
.... E545 BYT "Verifying .."
.... E551 BYT #00
.... E552 BYT " Verify errors"
.... E560 BYT " detected"
.... E569 BYT #0D,#0A,#00

```

AFFICHER 'FILE ERROR ...

```

E53E JSR $E563 ..... effacer ligne 0
E541 JSR $C719 ..... faire 'NEW'
E544 JSR $E804 ..... reconfigurer le VIA
E547 JSR $CB9F ..... aller à la ligne
E54A LDA #21 .....
E54C LDY #E5 ..... indexer le message
E54E JSR $CBED ..... l'afficher
E551 JMP $C4B5 ..... et directement à l'interpréteur

```

PASSER OCTET SUIVANT,TEST SI FIN

Entrée: #33-#34 contient l'adresse de l'octet courant, et #61-#62/#2AB-#2AC contient le dernier octet du programme

Sortie: C=1 si le dernier octet est dépassé par l'incréméntation, C=0 sinon
#33-#34 est incrémenté
X et Y sont conservés

```

E554 LDA 33      E56C LDA 33      prendre adresse courante
E556 CMP 61      E56E CMP 02AB    et faire pseudo différence
E558 LDA 34      E571 LDA 34      avec l'adresse de fin
E55A SBC 62      E573 SBC 02AC    C est placé comme pour la différence
E55C INC 33      E576 INC 33      incrémenter de toutes façons le pointeur
E55E BNE E562    E578 BNE E57C    Rappel:INC ne touche pas à C ...

```

E560 INC 34 E57A INC 34
E562 RTS E57C RTS

AFFICHER 'Searching ..'

..... E57D LDA #0B
..... E57F LDY #E5 indexer 'Searching ..'
..... E581 JSR \$E5EA et afficher
..... E584 RTS

AFFICHER 'Saving ..' ET LE NOM DU PROGRAMME

..... E585 LDA #45
..... E587 LDY #E6 indexer 'Saving ..'
..... E589 JSR \$E5EA et afficher
..... E58C LDA #7F
..... E58E LDY #02 indexer le nom (#027F)
..... E590 JSR \$E5B6 et l'afficher
..... E593 RTS

AFFICHER 'Found ..' ET LE NOM DU PROGRAMME

..... E594 LDA #38
..... E596 LDY #E5 indexer 'Found ..'
..... E598 JMP \$E5AB miracle:Pas JSR/RTS !.BNE aurait été mieux

AFFICHER 'Loading' OU 'Verifying ..' ET LE NOM DU PROGRAMME

..... E59B LDA #25B prendre indicateur de mode
..... E59E BNE E5A7 sauter si vérification
..... E5A0 LDA #1A
..... E5A2 LDY #E5 indexer 'Loading ..'
..... E5A4 JMP \$E5AB ...ou BNE:afficher
..... E5A7 LDA #43
..... E5A9 LDY #E5 indexer 'Verifying ..'
..... E5AB JSR \$E5EA afficher le message
..... E5AE LDA #93
..... E5B0 LDY #02 indexer nom du programme trouvé (#0293)
..... E5B2 JSR \$E5B6 et l'afficher
..... E5B5 RTS

AFFICHER NOM DU PROGRAMME ET SON TYPE

Entrée: AY contient l'adresse du nom

Sortie: Rien de spécial...

.....	E5B6	JSR #F865	afficher le nom indexé par AY
.....	E5B9	INX	se placer sur la colonne suivante
.....	E5BA	LDY #00	indexer B(asic)
.....	E5BC	STY 025F	placer terminateur du type (#00)
.....	E5BF	LDA 02AE	prendre drapeau BASIC
.....	E5C2	BEQ E5D7	oui,c'est bon
.....	E5C4	INY	indexer C(ode)
.....	E5C5	BIT 02AE	tester pour machine
.....	E5C8	BMI E5D7	oui,c'est bon
.....	E5CA	INY	indexer S(string)
.....	E5CB	BIT 02AF	et tester drapeau chaine
.....	E5CE	BMI E5D7	oui,c'est bon
.....	E5D0	INY	indexer I(nTEGER)
.....	E5D1	BIT 02B0	tester drapeau entier
.....	E5D4	BMI E5D7	oui,c'est bon
.....	E5D6	INY	non,c'est R(eal)
.....	E5D7	LDA E5E5,Y	prendre indicateur
.....	E5DA	STA 025E	et le sauver à l'adresse
.....	E5DD	LDA #5E	
.....	E5DF	LDY #02	indexer adresse du type (#025E)
.....	E5E1	JSR #F865	et afficher le type
.....	E5E4	RTS	

.... E5E5 BYT "B","C","S","I","R"

ECRIRE AU DEBUT DE LA LIGNE 0

Entrée: AY indexe le message à afficher (il doit être terminé par un NULL (#00))

Sortie: le message est affiché (sauf en mode HIRES) et X pointe 2 colonnes plus loin que la fin du message.

.....	E5EA	JSR #E5F5	effacer la ligne 0
.....	E5ED	LDX #00	indiquer commencer colonne 0
.....	E5EF	JSR #F865	et afficher le message
.....	E5F2	INX	
.....	E5F3	INX	se placer 2 colonne plus loin
.....	E5F4	RTS	

EFFACER LA LIGNE Ø

Entrée: rien de spécial

Sortie: A conservé sur la VI.1 (?)

Bogue: la ligne est effacée même en mode HIRES sur la VI.Ø

.....	E5F5	PHA	sauver A
.....	E5F6	LDA Ø21F	prendre drapeau HIRES
.....	E5F9	BNE E6Ø5	oui, on sort
E563	LDX Ø1C	E5FB	LDX Ø22 effacer 28/34 caractères
E565	LDA Ø1Ø	E5FD	LDA Ø1Ø prendre attribut fond noir
E567	STA BØØØ,X	E5FF	STA BØØØ,X et effacer
E56A	DEX	E6Ø2	DEX
E56B	BPL E567	E6Ø3	BPL E5FF
.....	E6Ø5	PLA	récupérer A
E56D	RTS	E6Ø6	RTS

AFFICHER NOM DU PROGRAMME

E56E	INX	
E56F	INX	
E57Ø	INX	se placer 3 colonnes après le message
E571	LDA Ø35	
E573	LDY ØØØ	indexer le nom demandé (ØØØ35)
E575	BYT Ø2C	et sauter l'instruction suivante

AFFICHER AU DEBUT DE LA LIGNE Ø

Entrée: AY indexe la message à afficher

Sortie: X pointe sur la lère colonne libre après le message.

E576	LDX ØØØ	se placer au début de la ligne (colonne Ø)
E578	JMP \$F436	et afficher le message

SOUS ROUTINE CSAVE/SAUVER L'ENTETE

E57B	JSR \$E6BA	E6Ø7	JSR \$E75A	sauver la bande amorce
E57E	LDA Ø24	E6ØA	LDA Ø24	

E580 JSR \$E5C6	E60C JSR \$E65E	et l'indicateur de début d'entête
E583 LDX #09	E60F LDX #09	
E585 LDA 5D,X	E611 LDA 02A7,X	prendre l'entête
E587 JSR \$E5C6	E614 JSR \$E65E	et sauver sur la cassette
E58A DEX	E617 DEX	
E58B BNE E585	E618 BNE E611	sortie X=0
E58D LDA 35,X	E61A LDA 027F,X	prendre le nom
E58F BEQ E597	E61D BEQ E625	si dernier caractère, on saute
E591 JSR \$E5C6	E61F JSR \$E65E	sauver le nom
E594 INX	E622 INX	indexer caractère suivant
E595 BNE E58D	E623 BNE E61A	inconditionnel: on continue
E597 JSR \$E5C6	E625 JSR \$E65E	sauver aussi le terminateur (#00)
E59A JSR \$E563	effacer la ligne de status
E59D LDA #BC	
E59F LDY #E5	indexer le message 'Save ..'
E5A1 JSR \$E576	et l'afficher
E5A4 JSR \$E56E	afficher le nom du programme
.....	E628 LDX #00	
.....	E62A DEX	attendre environ 1280 µs
.....	E62B BNE E62A	(le temps d'affichage du nom à la lecture)
.....	E62D RTS	

SAUVER UN PROGRAMME SUR CASSETTE

E5A7 LDA 5F	E62E LDA 02A9	
E5A9 LDY 60	E631 LDY 02AA	prendre adresse de début
E5AB STA 33	E634 STA 33	
E5AD STY 34	E636 STY 34	et sauver dans pointeur de travail
E5AF LDY #00	E638 LDY #00	index =0
E5B1 LDA (33),Y	E63A LDA (33),Y	prendre octet dans la mémoire
E5B3 JSR \$E5C6	E63C JSR \$E65E	et sauver sur cassette
E5B6 JSR \$E554	E63F JSR \$E56C	incrémenter et test si fin
E5B9 BCC E5B1	E642 BCC E63A	non, on continue
E5BB RTS	E644 RTS	

MESSAGE POUR SAUVEGARDE

E5BC E645	BYT #10,#07
E5BE E647	BYT "Saving "
.... E64E	BYT "..."
E5C5 E650	BYT #00

TESTER ERREUR DE FORMAT

```

..... E651 LDA #2B1   tester drapeau d'erreur
..... E654 BEQ E65D   si 0, c'est bon
..... E656 LDA #27
..... E658 LDY #E5     indexer 'error found ...'
..... E65A JSR $CCB0   et afficher le message
..... E65D RTS
..... E65E STA 2F
    
```

ECRIRE UN OCTET SUR LA K7

Entrée: A contient l'octet à envoyer

Sortie: l'octet est envoyé après synchro, sous le format:

0 b0 b1 b2 b3 b4 b5 b6 b7 P 1 1 1 (P représente la parité inverse)

E5C6 STA 2F	E65E STA 2F	sauver l'octet à envoyer
E5C8 TXA	E660 TXA	
E5C9 PHA	E661 PHA	sauver X
E5CA TYA	E662 TYA	
E5CB PHA	E663 PHA	sauver Y
E5CC JSR \$E627	E664 JSR \$E6C0	synchro: attendre créneau précédent terminé
E5CF CLC	E667 CLC	bit de start=0
E5D0 LDY #09	E668 LDY #09	indiquer 9 octets
E5D2 LDA #00	E66A LDA #00	initialiser la parité
E5D4 BEQ E5DC	E66C BEQ E674	inconditionnel: écrire bit de start (0)
E5D6 LSR 2F	E66E LSR 2F	sortir b0,b1... dans C
E5D8 PHP	E670 PHP	sauver C
E5D9 ADC #00	E671 ADC #00	calculer la parité
E5DB PLP	E673 PLP	récupérer le bit
E5DC JSR \$E5F3	E674 JSR \$E68B	et envoyer bit dans C
E5DF DEY	E677 DEY	octet envoyé ?
E5E0 BNE E5D6	E678 BNE E66E	non, on continue
E5E2 EOR #01	E67A EOR #01	oui, on inverse la parité
E5E4 LSR A	E67C LSR A	et on la sort dans C
E5E5 LDY #04	E67D LDY #04	1 parité+3 bits de stop (1)
E5E7 JSR \$E5F3	E67F JSR \$E68B	envoyer bit
E5EA SEC	E682 SEC	bit stop=1
E5EB DEY	E683 DEY	bits de stop envoyés ?
E5EC BNE E5E7	E684 BNE E67F	non, on continue

E5EE	PLA	E686	PLA	
E5EF	TAY	E687	TAY	récupérer Y
E5F0	PLA	E688	PLA	
E5F1	TAX	E689	TAX	récupérer X
E5F2	RTS	E68A	RTS	

ECRIRE UN BIT SUR LA K7

Entrée: C contient le bit à envoyer

Sortie: A, Y inchangés.

E5F3	PHA	E68B	PHA	sauver A
E5F4	PHP	E68C	PHP	et C (qui contient la valeur du bit)
E5F5	LDA 67	E68D	LDA 024D	tester mode SLOW ou FAST
E5F7	BNE E603	E690	BNE E69C	et sauter si SLOW
E5F9	SEC	E692	SEC	FAST: indiquer longueur créneau=208 µs
E5FA	JSR \$E619	E693	JSR \$E6B2	et envoyer premier créneau
E5FD	PLP	E696	PLP	récupérer le bit dans C
E5FE	JSR \$E619	E697	JSR \$E6B2	envoyer créneau de 416 µs (0) 208 µs (1)
E601	PLA	E69A	PLA	récupérer A
E602	RTS	E69B	RTS	

E603	JSR \$E619	E69C	JSR \$E6B2	SLOW: envoyer créneau, longueur dans C
E606	LDX #0F	E69F	LDX #0F	préparer pour 16 créneaux
E608	PLP	E6A1	PLP	récupère le bit
E609	BCS E60D	E6A2	BCS E6A6	
E60B	LDX #07	E6A4	LDX #07	si 0, 8 créneaux seulement
E60D	JSR \$E612	E6A6	JSR \$E6AB	et envoyer X créneaux
E610	PLA	E6A9	PLA	récupérer A
E611	RTS	E6AA	RTS	

Ecrire X créneaux, dont la longueur est dans le latch de T1.

E612	JSR \$E627	E6AB	JSR \$E6C0	synchro, et relancer le décompte
E615	DEX	E6AE	DEX	fini ?
E616	BNE E612	E6AF	BNE E6AB	non, on recommence
E618	RTS	E6B1	RTS	

ECRIRE UN CRENEAU SUR LA K7

Entrée: C contient la longueur du créneau

Sortie: Y inchangé.

E619 LDA #D0	E6B2 LDA #D0	
E61B LDX #00	E6B4 LDX #00	AX=200 µs, longueur pour 1
E61D BCS E621	E6B6 BCS E6BA	si c'est 1, on saute
E61F ASL A	E6B8 ASL A	
E620 INX	E6B9 INX	sinon, AX=416 µs, longueur pour 0
E621 STA #306	E6BA STA #306	écrire dans le latch
E624 STX #307	E6BD STX #307	et démarrer le comptage, met à 0 IFR

Synchronisation

E627 LDA #304	E6C0 LDA #304	inutile
E62A BIT #30D	E6C3 BIT #30D	tester b6, indicateur T1=0
E62D BVC E62A	E6C6 BVC E6C3	si pas encore 0, on repart
E62F RTS	E6C8 RTS	

PRENDRE UN OCTET SUR LA K7

Entrée: rien de spécial...

Sortie: A contient l'octet (Z et N sont positionnés en conséquence), X et Y inchangés.

V1.0: les erreurs de parité sont curieusement ignorées, bien que la parité soit calculée !. En mode SLOW, une erreur de synchro mettra C=1, C=0 sinon.

V1.1: si erreur de synchro (SLOW) ou de parité, b7 de #2B1 est forcé à 1.

E630 TYA	E6C9 TYA	
E631 PHA	E6CA PHA	sauver Y
E632 TXA	E6CB TXA	
E633 PHA	E6CC PHA	sauver X
E634 JSR #E67D	E6CD JSR #E71C	se synchroniser sur le premier créneau
E637 JSR #E67D	E6D0 JSR #E71C	prendre longueur d'un créneau
E63A BCS E637	E6D3 BCS E6D0	c'est 1, c'est un bit de stop, on attend
E63C JSR #E661	E6D5 JSR #E6FF	synchro pour SLOW
E63F BCS E657	E6D8 BCS E6F0	sortir si erreur de format
E641 LDA #00	E6DA LDA #00	parité=0
E643 LDY #08	E6DC LDY #08	indiquer 8 bits
E645 JSR #E65E	E6DE JSR #E6FC	prendre un bit dans C

E648	PHP	E6E1	PHP	sauver sa valeur
E649	ROR 2F	E6E2	ROR 2F	assembler l'octet
E64B	PLP	E6E4	PLP	récupérer bit
E64C	ADC #00	E6E5	ADC #00	calculer la parité
E64E	DEY	E6E7	DEY	et continuer jusqu'à la fin de l'octet
E64F	BNE E645	E6E8	BNE E6DE	
E651	JSR \$E65E	E6EA	JSR \$E6FC	prendre bit de parité
E654	ADC #00		et ajouter à parité
E656	CLC		indiquer résultat OK, quoiqu'il arrive
.....	E6ED	SBC #00		comparer les parité calculée et reçue
.....	E6EF	LSR A		dans C
.....	E6F0	BCC E6F5		pas d'erreur, on sort
.....	E6F2	ROL #2B1		sinon, b7 =1 (C=1)
E657	PLA	E6F5	PLA	
E658	TAX	E6F6	TAX	récupérer X
E659	PLA	E6F7	PLA	
E65A	TAY	E6F8	TAY	récupérer Y
E65B	LDA 2F	E6F9	LDA 2F	et octet dans A
E65D	RTS	E6FB	RTS	

PRENDRE UN BIT SUR LA K7

Entrée: rien

Sortie: C contient la valeur du bit.

Principe: on prend la longueur du créneau courant, et on positionne C en conséquence pour le mode FAST.

Pour le mode SLOW, on va attendre toutes les transitions écrites, leur nombre dépendant de la valeur du créneau. Certains créneaux peuvent être altérés, à condition que le premier (celui du FAST) soit bien lu.

Si le premier créneau est bien lu, les suivants peuvent être lus n'importe comment si c'est un 0, ou si c'est un 1, il suffit que 4 sur 6 soient bien lus.

Si le premier créneau est mal lu on peut retrouver le bon résultat, mais on va se désynchroniser, la suite sera donc problématique...

E65E	JSR \$E67D	E6FC	JSR \$E71C	prendre la longueur du créneau courant
.....	E6FF	PHA		sauver A
E661	LDA 67	E700	LDA #24D	tester FAST/SLOW
E663	BEQ E67C	E703	BEQ E71A	et c'est tout si FAST

E665	PHA	sauver A
E666	JSR \$E67D	E705 JSR \$E71C	SLOW: prendre transition
E669	LDX #02	E708 LDX #02	préparer pour 2 transitions supplémentaires
E66B	BCC E66F	E70A BCC E70E	
E66D	LDX #06	E70C LDX #06	préparer pour 6 transitions supplémentaires
E66F	LDA #00	E70E LDA #00	initialiser compteur
E671	JSR \$E67D	E710 JSR \$E71C	prendre un bit dans C
E674	ADC #00	E713 ADC #00	ajouter à compteur
E676	DEX	E715 DEX	et tester si fin
E677	BNE E671	E716 BNE E710	non, on recommence
E679	CMP #04	E718 CMP #04	positionner C selon résultat
E67B	PLA	E71A PLA	et récupérer A
E67C	RTS	E71B RTS	

PRENDRE LA LONGUEUR D'UN CRENEAU

Entrée: rien

Sortie: C=0 si créneau plus court que 256 µs (1), C=1 si créneau plus long que 512 µs (0). Tolérance de +- 20 % entre la vitesse de lecture et d'écriture donc.

(on peut donc augmenter la vitesse de défilement à la lecture)

A n'est pas touché.

E67D	PHA	E71C	PHA	sauver A
E67E	LDA #300	E71D	LDA #300	annuler indicateur d'IRQ sur CBI
E681	LDA #30D	E720	LDA #30D	prendre IFR
E684	AND #10	E723	AND #10	et attendre transition reçue
E686	BEQ E681	E725	BEQ E720	non, on attend...
E688	LDA #309	E727	LDA #309	prendre poids fort de la longueur
E68B	PHA	E72A	PHA	et on sauve
E68C	LDA #FF	E72B	LDA #FF	et on réinitialise le timer
E68E	STA #309	E72D	STA #309	et on relance le décompte
E691	PLA	E730	PLA	récupérer longueur
E692	CMP #FE	E731	CMP #FE	placer C selon résultat
E694	PLA	E733	PLA	et récupérer A
E695	RTS	E734	RTS	

TROUVER LA BANDE AMORCE

E696	JSR \$E65E	E735	JSR \$E6FC	prendre un bit
E699	ROR 2F	E738	ROR 2F	et assembler l'octet

E69B LDA #16	E73A LDA #16	est-ce #16 (%00010110)
E69D CMP 2F	E73C CMP 2F	
E69F BNE E696	E73E BNE E735	non, on continue la recherche
E6A1 LDA 67	E740 LDA 024D	oui, mode FAST ?
E6A3 BEQ E6AD	E743 BEQ E74D	oui, sauter
E6A5 JSR \$E67D	E745 JSR \$E71C	non, sauter éventuelle parité
E6A8 JSR \$E67D	E748 JSR \$E71C	sauter les bits de stop
E6AB BCS E6A8	E74B BCS E748	
E6AD LDX #03	E74D LDX #03	vérifier au moins 3 octets à #16
E6AF JSR \$E630	E74F JSR \$E6C9	prendre un octet
E6B2 CMP #16	E752 CMP #16	c'est #16 ?
E6B4 BNE E696	E754 BNE E735	non, on recommence la synchro
E6B6 DEX	E756 DEX	
E6B7 BNE E6AF	E757 BNE E74F	et on fait 3 octets
E6B9 RTS	E759 RTS	

ECRIRE LA BANDE AMORCE SUR LA K7

Entrée: rien

Sortie: X=0,Y=0,Z=1 et 259 octets (curieux nombre !) sont écrits.

E6BA LDX #02	E75A LDX #02	
E6BC LDY #03	E75C LDY #03	
E6BE LDA #16	E75E LDA #16	prendre %0010110
E6C0 JSR \$E5C6	E760 JSR \$E65E	et écrire
E6C3 DEY	E763 DEY	boucler sur Y
E6C4 BNE E6BE	E764 BNE E75E	
E6C6 DEX	E766 DEX	et sur X
E6C7 BNE E6BE	E767 BNE E75E	soit 3+256=259 octets
E6C9 RTS	E769 RTS	

CONFIGURER LE VIA POUR TRAVAIL K7

Bogue: génère un STROBE pour l'imprimante

E6CA JSR \$EBFD	E76A JSR \$EE1A	interdire IRQ par T1
E6CD LDY #06	E76D LDY #06	pour les 7 registres
E6CF SEI	E76F SEI	interdire IRQ
E6D0 LDX E6E2,Y	E770 LDX E782,Y	prendre index du registre
E6D3 LDA E6E9,Y	E773 LDA E789,Y	et valeur à y placer
E6D6 STA 0300,X	E776 STA 0300,X	écrire la valeur dans le registre

E6D9 DEY	E779 DEY	et suivant...
E6DA BPL E6D0	E77A BPL E770	
E6DC LDA #40	E77C LDA #40	fermer le relais de télécommande
E6DE STA 0300	E77E STA 0300	(et générer un strobe !)
E6E1 RTS	E781 RTS	

DONNEES POUR CONFIGURATION

E6E2 E782	BYT #05, #04, #0B, #02, #0C, #08, #0E	
E6E9 E789	BYT #00, #D0, #C0, #FF, #10, #F4, #7F	
#0305=#00	T1 (timer d'écriture)=#0000	
#0304=#D0	c'est à dire la fréquence d'écriture d'un 1	
#030B=#C0	T1 en mode monostable, sortie sur PB7	
#0302=#FF	relais en entrée, donc forcé à 1 et donc fermé	
#030C=#10	détecter un front montant sur CBI (entrée K7)	
#0308=#F4	?	
#030E=#7F	ne pas déclencher d'IRQ : DO NOT DISTURB !	

COMPARER NOM DEMANDE ET NOM TROUVE

Entrée: V1.0: le nom à chercher est en #35..., et celui trouvé est en #49..., tous deux terminés par un 0.

V1.1: le nom à chercher est en #27F..., et celui trouvé est en #293..., tous deux terminés par un 0.

Sortie: X=0 si les noms sont les mêmes, ou si le nom demandé était vide.

X(>)0 si les noms ne sont pas pareils, le nom trouvé est devenu pareil que le nom à trouver.

Remarque: la comparaison se fait au maximum sur les 16 premiers caractères du nom.

E6F0 LDY #00	E790 LDY #00	initialiser index noms
E6F2 LDX #00	E792 LDX #00	et indiquer pareils pour l'instant
E6F4 LDA 35	E794 LDA 027F	si pas de nom demandé
E6F6 BEQ E70D	E797 BEQ E7AE	on sort X=0
E6F8 LDA 0035,Y	E799 LDA 027F,Y	prendre nom demandé
E6FB CMP 0049,Y	E79C CMP 0293,Y	et comparer à nom trouvé
E6FE BEQ E701	E79F BEQ E7A2	si pareil, suivant
E700 INX	E7A1 INX	si pas pareil, indiquer erreur
E701 STA 0049,Y	E7A2 STA 0293,Y	remplacer nom trouvé par nom désiré
E704 INY	E7A5 INY	caractère suivant

E705	CPY #11	E7A6	CPY #11	16 caractères suffisent !
E707	BCS E70D	E7A8	BCS E7AE	et on sort si 16 (+#00) caractères testés.
E709	PHA	E7AA	PHA	sinon, c'était un 0 ? (terminateur)
E70A	PLA	E7AB	PLA	astuce pour positionner Z selon A
E70B	BNE E6F8	E7AC	BNE E799	non, on continue à comparer
E70D	RTS	E7AE	RTS	

AFFICHER MESSAGE COPYRIGHT

Remarque: la routine n'est jamais appelée par la ROM, et ANDY BROWN se croit meilleur que PETER HALFORD puisqu'il n'efface pas son nom !

E70E	JSR \$E563	effacer ligne 0
E711	LDA #8D	
E713	LDY #EB	indexer 'Software by...
E715	LDX #00	à placer à la première colonne
E717	JSR \$E576	afficher le message sur la ligne de status
E71A	JSR \$E905	attendre la pression d'une touche
E71D	BPL E71A	
E71F	JMP \$E563	et effacer la ligne 0, sauf ANDY BROWN.

SYNTAXE CLOAD ET CSAVE

E725	LDA #00	E7E2	LDA #00	initialiser divers indicateurs
E727	STA 67	E7B4	STA 024D	mode FAST
E729	STA 63	E7B7	STA 02AD	BASIC
E72B	STA 64	E7BA	STA 02AE	non AUTO
.....		E7BD	STA 025B	pas de vérification
.....		E7C0	STA 025A	pas de merge
.....		E7C3	STA 025C	
.....		E7C6	STA 025D	nombre d'erreur à 0
.....		E7C9	STA 02B1	et indiquer pas d'erreur de format
E72D	JSR \$CE8B	E7CC	JSR \$CF17	évaluer l'expression
E730	BIT 28	E7CF	BIT 28	tester drapeau chaine
E732	BPL E722	E7D1	BPL E7AF	non, erreur (#D712/#D7CD est là pour ça)
E734	JSR \$D715	E7D3	JSR \$D7D0	prendre descripteur
E737	TAX	E7D6	TAX	longueur dans X
E738	LDY #00	E7D7	LDY #00	préparer index
E73A	INX	E7D9	INX	ajuster longueur
E73B	DEX	E7DA	DEX	longueur-1
E73C	BEQ E746	E7DB	BEQ E7E7	c'est fini, on sort

E73E	LDA (91),Y	E7DD	LDA (91),Y	prendre caractère dans la chaîne
E740	STA 0035,Y	E7DF	STA 027F,Y	et sauver en mémoire
E743	INY	E7E2	INY	préparer caractère suivant
.....		E7E3	CPY #10	si plus de 16 caractères, ça suffit
E744	BNE E73B	E7E5	BNE E7DA	continuer
E746	LDA #00	E7E7	LDA #00	prendre NULL (#00) comme terminateur
E748	STA 0035,Y	E7E9	STA 027F,Y	et sauver
E74B	JSR \$00E8	E7EC	JSR \$00E8	prendre caractère courant
E74E	BEQ E79C	E7EF	BEQ E852	si lus de paramètre, on sort
E750	CMP #','	E7F1	CMP #','	sinon, on veut une virgule
E752	BNE E722	E7F3	BNE E7AF	(#CFD9/0065 n'existait sans doute pas)
E754	JSR \$00E2	E7F5	JSR \$00E2	sauter la virgule
E757	BEQ E79C	E7F8	BEQ E852	sortir si plus de paramètres
E759	CMP #','	E7FA	CMP #','	si que des virgules,
E75B	BEQ E754	E7FC	BEQ E7F5	ignorer simplement (?)
E75D	LDY #05		préparer compteur de paramètres
E75F	DEY		paramètre précédent
E760	BEQ E722		si pas reconnu, erreur
E762	CMP E7A5,Y		comparer à la table des paramètres
E765	BNE E75F		pas bon, essayer le suivant
E767	CPY #04		est-ce AUTO ?
E769	BCC E76F		non, sauter
E76B	STY 63		oui, #63(<)0
E76D	BCS E754		inconditionnel: continuer évaluation
E76F	CPY #03		est-ce S ?
E771	BCC E777		non, sauter
E773	STY 67		oui, #67(<)0
E775	BCS E754		inconditionnel
E777	JSR \$00E2		c'est E ou A: on saute le caractère
E77A	LDX #00		on indique bloc machine
E77C	STX 64		DEC #64 aurait suffit !
E77E	CPY #02		est-ce A ?
E780	BCC E78F		non, traiter E
E782	JSR \$E79D		oui, évaluer un entier
E785	LDA 33		inutile, il est dans YA
E787	LDY 34		
E789	STA 5F		et sauver comme adresse de début
E78B	STY 60		
E78D	BCC E74B		inconditionnel: continuer évaluation
E78F	JSR \$E79D		évaluer un entier
E792	LDA 33		
E794	LDY 34		inutile...
E796	STA 61		
E798	STY 62		et sauver comme adresse de fin

E79A	BCC	E74B	inconditionnel
E79C	RTS		
.....	E7FE	CMP	#&AUTO	est-ce AUTO ?
.....	E800	BNE	E807	non, sauter
.....	E802	STA	02AD	oui, #2AD (<) 0
.....	E805	BCS	E7F5	inconditionnel: continuer
.....	E807	CMP	#'S'	SLOW demandé ?
.....	E809	BNE	E810	non, sauter
.....	E80B	STA	024D	oui, #24D (<) 0
.....	E80E	BCS	E7F5	inconditionnel: continuer
.....	E810	CMP	#'V'	Vérification demandée ?
.....	E812	BNE	E819	non, sauter
.....	E814	STA	025B	oui, #25B (<) 0
.....	E817	BCS	E7F5	inconditionnel
.....	E819	CMP	#'J'	merge (Join) demandé ?
.....	E81B	BNE	E822	non, sauter
.....	E81D	STA	025A	oui, #25A (<) 0
.....	E820	BCS	E7F5	inconditionnel
.....	E822	CMP	#'A'	début de bloc ?
.....	E824	BEQ	E82A	oui, sauter
.....	E826	CMP	#'E'	fin de bloc ?
.....	E828	BNE	E871	non 'SYNTAX ERROR'
.....	E82A	STA	0E	sauver code début/fin
.....	E82C	JSR	00E2	sauter le A ou le E
.....	E82F	LDX	080	indiquer pas Basic
.....	E831	STX	02AE	
.....	E834	JSR	0E853	évaluer un entier
.....	E837	LDA	33	inutile, il est dans YA
.....	E839	LDY	34	
.....	E83B	LDX	0E	reprandre l'appelant
.....	E83D	CPX	#'A'	c'était A ?
.....	E83F	BNE	E849	non, sauter
.....	E841	STA	02A9	
.....	E844	STY	02AA	oui, sauver adresse de début
.....	E847	BCS	E7EC	inconditionnel
.....	E849	STA	02AB	
.....	E84C	STY	02AC	sauver adresse de fin
.....	E84F	JMP	0E7EC	et continuer...
.....	E852	RTS		

EVALUER UN NOMBRE SUR 2 OCTETS

Entrée: TXTPTR correctement placé

Sortie: YA, #33-#34, #D4-#D3 contiennent le nombre (non signé)
 C=Ø, M et Z positionnés selon le poids faible.

E79D	JSR	%CE77	E853	JSR	%CFØ3	évaluer un nombre dans ACC1
E7AØ	JSR	%D867	E856	JSR	%D922	ACC1 --> Entier non signé
E7A3	CLC		E859	CLC		C=Ø (faciliter branchements relatifs ?)
E7A4	RTS		E85A	RTS		

TABLE DES PARAMETRES PERMIS

Remarque: le '!' est là on se demande pourquoi, l'index ne tombant jamais à Ø.
 Bizarre, bizarre....

E7A5 BYT '!', 'E', 'A', 'S', #C7 (AUTO)

'CLOAD' (COMMANDE)

Bogues: nombreuses et variées...

-Que le programme soit Basic ou non, le pointeur de fin du Basic est placé à la fin du programme chargé.

-Du fait qu'on utilise le tampon clavier pour sauver les variables systèmes, les retours devaient générer des SYNTAX ERROR assez gênant. Pour les éviter, la solution radicale a été choisie: retour direct à l'interpréteur, ce qui interdit l'utilisation en mode programme d'un programme non enregistré en AUTO...

-Les erreurs de parité sont ignorées (voir routine de chargement d'un octet), donc aucune vérification n'est réellement faite

-Aucune vérification n'est faite que l'entête s'est bien chargé (parité).

Si tel n'est pas le cas, le programme mal enregistré se charge n'importe où, créant des catastrophes...

E7AA	LDA	9A	
E7AC	LDY	9B	prendre début Basic
E7AE	STA	5F	comme début par défaut
E7BØ	STY	6Ø	(complètement inutile)
E7B2	PHP		sauver P (indicateur d'interruption)
E7B3	JSR	%E725	analyser la syntaxe
E7B6	JSR	%E6CA	configurer le VIA pour E/S
E7B9	JSR	%E4A8	charger le programme
E7BC	JSR	%E8Ø4	reconfigurer le VIA
E7BF	PLP		récupérer IRQ
E7CØ	LDX	61	

E7C2	LDA 62	prendre fin du programme
E7C4	STA 9D	
E7C6	STX 9C	comme fin du programme Basic (!)
E7C8	LDA 63	mode AUTO ?
E7CA	BEQ E7D6	non, retour Basic (!)
E7CC	LDA 64	oui, Basic ?
E7CE	BEQ E7D3	oui, sauter
E7D0	JMP (5F)	non, exécution au début
E7D3	JMP \$C98B	faire 'RUN'
E7D6	PLA	
E7D7	PLA	enlever adresser de retour
E7D8	JMP \$C96B	et direct à l'interpréteur

Remarque: cette fois, la routine n'est plus boguée, c'est nettement mieux !

.....	E85R	PHP	sauver P (I surtout)
.....	E85C	JSR \$E7B2	analyser la syntaxe
.....	E85F	LDA 02AD	si AUTO
.....	E862	ORA 02AE	ou A ou E
.....	E865	BNE E871	alors SYNTAX ERROR
.....	E867	LDA 025A	J ?
.....	E86A	BEQ E874	non, sauter
.....	E86C	LDA 025B	J et V en même temps ?
.....	E86F	BEQ E874	non, c'est bon
.....	E871	JMP \$D070	oui, 'SYNTAX ERROR'
.....	E874	JSR \$E76A	configurer VIA
.....	E877	JSR \$E57D	afficher 'Searching'
.....	E87A	JSR \$E44C	chercher le programme demandé
.....	E87D	BIT 02AE	Tableau ?
.....	E880	BVS E87A	oui, chercher un autre programme
.....	E882	LDA 025A	merge demandé ?
.....	E885	BEQ E8B3	non, sauter

Traiter J(oin)

.....	E887	LDA 02AE	est-ce un bloc mémoire ?
.....	E88A	BNE E87A	oui, chercher un autre programme
.....	E88C	LDA 9C	
.....	E88E	LDY 9D	prendre fin du Basic
.....	E890	SEC	
.....	E891	SBC #02	
.....	E893	BCS E896	
.....	E895	DEY	et ajuster
.....	E896	STA 02A9	

.....	E899	STY 02AA	comme nouveau début du programme
.....	E89C	SEC	
.....	E89D	SBC 9A	
.....	E89F	TAX	calculer dans XY la longueur du programme
.....	E8A0	TYA	Basic en mémoire
.....	E8A1	SBC 9B	
.....	E8A3	TAY	
.....	E8A4	CLC	
.....	E8A5	TXA	et ajouter à fin du programme trouvé
.....	E8A6	ADC 02AB	
.....	E8A9	STA 02AB	ce qui donne la nouvelle fin
.....	E8AC	TYA	
.....	E8AD	ADC 02AC	
.....	E8B0	STA 02AC	
.....	E8B3	JSR \$E59B	afficher 'Loading/Verifying'
.....	E8B6	JSR \$E4E0	charger/vérifier le programme
.....	E8B9	JSR \$E93D	reconfigurer le VIA
.....	E8BC	PLP	récupérer I
.....	E8BD	LDA 025B	c'était une vérification ?
.....	E8C0	BEQ E8D3	non, sauter
.....	E8C2	LDX 025C	oui, afficher le nombre d'erreurs trouvées
.....	E8C5	LDA 025D	
.....	E8C8	JSR \$E0C5	
.....	E8CB	LDA #52	
.....	E8CD	LDY #E5	indexer 'Verify errors detected'
.....	E8CF	JSR \$CCB0	et afficher
.....	E8D2	RTS	
.....	E8D3	JSR \$E651	vérifier pas d'erreur de parité
.....	E8D6	LDA 02AE	c'était du BASIC ?
.....	E8D9	BEQ E8E9	oui, sauter
.....	E8DB	LDA 02AD	AUTO ?
.....	E8DE	BEQ E8E8	non, on sort
.....	E8E0	LDA 02B1	tester si erreur détectée
.....	E8E3	NOP	(la version précédente comportait
.....	E8E4	NOP	un BNE E8E8 qui empêchait l'exécution
.....	E8E5	JMP (02A9)	et exécuter le programme
.....	E8E8	RTS	
.....	E8E9	LDX 02AB	
.....	E8EC	LDA 02AC	fin du programme
.....	E8EF	STX 9C	
.....	E8F1	STA 9D	comme fin du texte Basic
.....	E8F3	JSR \$C55F	ajuster les liens

.....	E8F6	LDA	Ø2AD	AUTO ?
.....	E8F9	BEQ	E9Ø3	non, sortir simplement
.....	E8FB	LDA	Ø2B1	prendre indicateur d'erreur de parité
.....	E8FE	NOP		
.....	E8FF	NOP		anciennement BNE E9Ø3
.....	E9ØØ	JMP	ØC7Ø8	CLEAR, TXTPTR=début du programme
.....	E9Ø3	JSR	ØC7Ø8	faire CLEAR
.....	E9Ø6	JMP	ØC4A8	et directement à l'interpréteur

'CSAVE' (COMMANDE)

E7DB	LDA	9A	E9Ø9	LDA	9A	
E7DD	LDY	9B	E9ØB	LDY	9B	prendre début du texte Basic
E7DF	STA	5F	E9ØD	STA	Ø2A9	
E7E1	STY	6Ø	E91Ø	STY	Ø2AA	comme début du programme par défaut
E7E3	LDA	9C	E913	LDA	9C	
E7E5	LDY	9D	E915	LDY	9D	et fin du texte
E7E7	STA	61	E917	STA	Ø2AB	
E7E9	STY	62	E91A	STY	Ø2AC	comme fin du programme par défaut
E7EB	PHP		E91D	PHP		sauver I surtout
E7EC	JSR	ØE725	E91E	JSR	ØE7B2	analyser la syntaxe
.....			E921	LDA	Ø25A	si J
.....			E924	ORA	Ø25B	ou V demandé,
.....			E927	BEQ	E92C	
.....			E929	JMP	ØDØ7Ø	alors 'SYNTAX ERROR'
E7EF	JSR	ØE6CA	E92C	JSR	ØE76A	configurer le VIA
.....			E92F	JSR	ØE585	afficher 'Saving ..' et le nom du programme
.....			E932	JSR	ØE6Ø7	sauver l'entête
E7F2	JSR	ØE57B	E935	JSR	ØE62E	sauver le programme
E7F5	JSR	ØE8Ø4	E938	JSR	ØE93D	reconfigurer le VIA
E7F8	PLP		E93B	PLP		récupérer I
E7F9	LDX	A9			mode direct ?
E7FB	INX				
E7FC	BEQ	E7FF			oui, retour interpréteur
E7FE	RTS		E93C	RTS		retour
E7FF	PLA				
E8ØØ	PLA				ajuster la pile
E8Ø1	JMP	ØC96B			et saut à l'interpréteur

RECONFIGURER LE VIA

E8Ø4	JSR	ØE563	E93D	JSR	ØE5F5	effacer la ligne Ø
------	-----	-------	------	-----	-------	--------------------

E807	JSR \$F439	E940	JSR \$F9AA	initialiser le VIA
E80A	JMP \$EED0	E943	JMP \$EDE0	et autoriser les IRQ par T1

'CALL' (COMMANDE)

E80D	JSR \$E79D	E946	JSR \$E853	évaluer l'adresse
E810	JMP (0033)	E949	JMP (0033)	et exécution...

EVALUER UN NOMBRE HEXA

Entrée: TXTPTR pointe sur le '#'

Sortie: YA=valeur (aussi #33-#34 pour la V1.0 et #0C-#0D pour la V1.1)

Bogue: la V1.0 utilise #33-#34 comme pointeur de travail, qui est aussi utilisée par le POKE pour sauver l'adresse du POKE, d'où divers problèmes pour les POKE d'un chiffre HEXA...

E813	LDX #00	E94C	LDX #00	
E815	STX 33	E94E	STX 0C	
E817	STX 34	E950	STX 0D	vider la zone résultat
E819	BEQ E82E	E952	BEQ E967	inconditionnel

Assembler un chiffre

E81B	LDX #03	E954	LDX #03	indiquer il faut 4 bits
E81D	ASL A	E956	ASL A	déplacer b0-b1-b2-b3
E81E	ASL A	E957	ASL A	
E81F	ASL A	E958	ASL A	
E820	ASL A	E959	ASL A	vers b4-b5-b6-b7
E821	ASL A	E95A	ASL A	sortir un bit
E822	ROL 33	E95B	ROL 0C	et répercuter dans le poids faible
E824	ROL 34	E95D	ROL 0D	et dans le poids fort...
E826	BCC E82B	E95F	BCC E964	s'il sort un 1,
E828	JMP \$DBE0	E961	JMP \$DC39	alors 'OVERFLOW ERROR'
E82B	DEX	E964	DEX	4 bits assemblés ?
E82C	BPL E821	E965	BPL E95A	non, on continue
E82E	JSR \$00E2	E967	JSR \$00E2	prendre caractère suivant
E831	CMP #00	E96A	CMP #00	est-ce un mot clé Basic ?
E833	BCS E843	E96C	BCS E97C	oui, on sort
E835	ORA #00	E96E	ORA #00	b7=1 (inutile, le EOR aurait pu compenser)
E837	EOR #00	E970	EOR #00	b7=0 et enlever code pour '0' (#30)

E839	CMP #0A	E972	CMP #0A	il reste moins de 10 ?
E83B	BCC E81B	E974	BCC E954	oui, assembler le quartet
E83D	ADC #88	E976	ADC #88	ajouter pour compenser si lettre
E83F	CMP #FA	E978	CMP #FA	est-ce supérieur à 9 ?
E841	BCS E81B	E97A	BCS E954	oui, assembler
E843	LDA 34	E97C	LDA 0D	sortir
E845	LDY 33	E97E	LDY 0C	YA=valeur de l'octet
E847	RTS	E980	RTS	

PRENDRE UN NOMBRE HEXA DANS ACC1

E848	JSR \$E813	E981	JSR \$E94C	prendre un nombre hexa dans YA
E84B	JMP \$D8D5	E984	JMP \$DF40	YA --> ACC1

'STORE' (COMMANDE)

.....	E987	PHP	sauver I
.....	E988	JSR \$EA57	analyse de syntaxe
.....	E98B	LDA #40	indiquer
.....	E98D	STA 02AE	programme de type tableau...
.....	E990	LDA 28	
.....	E992	STA 02AF	sauver drapeau réel/chaine
.....	E995	LDA 29	
.....	E997	STA 02B0	et drapeau entier/réel
.....	E99A	JSR \$E585	afficher 'Saving ..' et le nom du programme
.....	E99D	JSR \$E607	sauver l'entête du programme
.....	E9A0	JSR \$EA9E	préparer pour sauver tableau
.....	E9A3	JSR \$E62E	et sauver sur la cassette
.....	E9A6	BIT 28	chaine ou nombre ?
.....	E9A8	BPL E9CC	nombre: on sort...
.....	E9AA	LDY #00	indexer la longueur d la chaine
.....	E9AC	LDA (0C),Y	prendre la longueur
.....	E9AE	BEQ E9C7	si chaine vide, élément suivant
.....	E9B0	TAX	longueur dans X
.....	E9B1	LDY #02	
.....	E9B3	LDA (0C),Y	
.....	E9B5	STA 00D0,Y	sinon, mettre dans #D1-#D2
.....	E9B8	DEY	l'adresse de la chaine
.....	E9B9	BNE E9B3	
.....	E9BB	INX	ajuster la longueur
.....	E9BC	DEX	et décompter caractères sauvés
.....	E9BD	BEQ E9C7	c'est fini, chaine suivante

.....	E9BF	LDA (D1),Y	on prend le caractère
.....	E9C1	JSR \$E65E	et on le sauve
.....	E9C4	INY	on indexe le caractère suivant
.....	E9C5	BNE E9BC	inconditionnel: continuer
.....	E9C7	JSR \$EA42	suivant et test de fin
.....	E9CA	BCC E9AA	non, chaine suivante
.....	E9CC	JSR \$E93D	oui, reconfigurer le VIA
.....	E9CF	PLP	récupérer I
.....	E9D0	RTS	

'RECALL' (COMMANDE)

Bogue: pour un tableau de chaines, un 'OUT OF MEMORY' risque d'être déclenché s'il n'y a pas assez de place pour les chaines, laissant ainsi le clavier bloqué. Il est vrai qu'il n'y a quasiment pas de solution pour l'éviter

.....	E9D1	JSR \$D650	réorganiser les chaines
.....	E9D4	PHP	sauver I
.....	E9D5	JSR \$EA57	analyser la syntaxe
.....	E9D8	JSR \$E57D	afficher 'Searching ..'
.....	E9DB	JSR \$E4AC	et chercher le programme
.....	E9DE	BIT 02AE	et tester que c'est bien un tableau
.....	E9E1	BVC E9DB	non, on recherche un autre programme
.....	E9E3	LDA 02AF	oui, on vérifie même type
.....	E9E6	EOR 28	pour le drapeau chaine/nombre
.....	E9E8	BNE E9DB	non, on cherche autre chose
.....	E9EA	LDA 02B0	et pour le drapeau entier/réel
.....	E9ED	EOR 29	
.....	E9EF	BNE E9DB	non, on cherche autre chose
.....	E9F1	JSR \$E59B	afficher 'Loading' et le nom du programme
.....	E9F4	LDY #02	
.....	E9F6	LDA (CE),Y	faire pseudo différence de
.....	E9F8	CHP 02A9	la longueur des tableaux
.....	E9FB	INY	pour vérifier dimensionnement
.....	E9FC	LDA (CE),Y	
.....	E9FE	SBC 02AA	
.....	EA01	BCS EA09	
.....	EA03	JSR \$E93D	dimensionnement incorrect, on remplace le VIA
.....	EA06	JMP \$C47C	et 'OUT OF MEMORY ERROR'
.....	EA09	JSR \$EA9E	calculer le début du tableau
.....	EA0C	JSR \$E4E0	et charger le tableau à l'adresse calculée
.....	EA0F	BIT 28	est-ce un tableau numérique ?
.....	EA11	BPL EA3A	oui, on sort

.....	EA13	LDY #00	non, indexer longueur de la chaine
.....	EA15	LDA (0C),Y	et prendre la longueur
.....	EA17	BEQ EA35	la chaine est vide, chaine suivante
.....	EA19	JSR \$D5AB	sinon, réserver la place pour la chaine
.....	EA1C	LDY #00	indexer le début de la chaine
.....	EA1E	TAX	longueur dans X
.....	EA1F	INX	ajuster la longueur
.....	EA20	DEX	et décompter les caractères de la chaine
.....	EA21	BEQ EA2B	chaine suivante si tous transférés
.....	EA23	JSR \$E6C9	lire un caractère sur la cassette
.....	EA26	STA (D1),Y	et sauver en mémoire
.....	EA28	INY	préparer pour caractère suivant
.....	EA29	BNE EA20	inconditionnel
.....	EA2B	LDY #02	
.....	EA2D	LDA 00D0,Y	prendre adresse de la chaine
.....	EA30	STA (0C),Y	et transfert vers le tableau
.....	EA32	DEY	
.....	EA33	BNE EA2D	
.....	EA35	JSR \$EA42	prendre descripteur suivant
.....	EA38	BCC EA13	si pas encore la fin, on continue
.....	EA3A	JSR \$E93D	reconfigurer le VIA
.....	EA3D	JSR \$E651	afficher éventuellement 'Errors found'
.....	EA40	PLP	récupérer I
.....	EA41	RTS	

DESCRIPTEUR SUIVANT

.....	EA42	CLC	
.....	EA43	LDA #03	
.....	EA45	ADC 0C	ajouter 3 à l'adresse courante
.....	EA47	STA 0C	
.....	EA49	BCC EA4D	
.....	EA4B	INC 0D	répercussion dans le poids fort...
.....	EA4D	TAY	poids faible dans Y
.....	EA4E	LDA 0D	
.....	EA50	CPY 02AB	faire pseudo différence
.....	EA53	SBC 02AC	pour calculer si la fin est atteinte
.....	EA56	RTS	

SYNTAXE STORE/RECALL

.....	EA57	LDA #40	
-------	------	---------	--

.....	EA59	STA 2B	indiquer que l'on veut le nom
.....	EA5B	JSR \$D188	et prendre adresse du tableau
.....	EA5E	LDA #00	remplacer correctement l'indicateur
.....	EA60	STA 2B	
.....	EA62	LDY #03	
.....	EA64	LDA (CE),Y	prendre longueur du tableau poids fort
.....	EA66	STA 02AA	et sauver temporairement
.....	EA69	DEY	
.....	EA6A	LDA (CE),Y	
.....	EA6C	STA 02A9	idem poids faible
.....	EA6F	BNE EA74	et décrémenter
.....	EA71	DEC 02AA	
.....	EA74	DEC 02A9	
.....	EA77	JSR \$D065	demandeur ','
.....	EA7A	LDA 29	sauver type du tableau
.....	EA7C	PHA	
.....	EA7D	LDA 2B	
.....	EA7F	PHA	
.....	EA80	JSR \$E7B2	prendre le nom du programme
.....	EA83	PLA	
.....	EA84	STA 2B	
.....	EA86	PLA	
.....	EA87	STA 29	récupérer le type du tableau
.....	EA89	LDA 025B	si ,V
.....	EA8C	ORA 02AD	ou AUTO
.....	EA8F	ORA 02AE	ou ,A ou ,E
.....	EA92	ORA 025A	ou encore ,J
.....	EA95	BEQ EA9A	
.....	EA97	JMP \$D070	alors 'SYNTAX ERROR'
.....	EA9A	JSR \$E76A	sinon, configurer le VIA
.....	EA9D	RTS	

AJUSTER ADRESSE DU TABLEAU

.....	EA9E	CLC	
.....	EA9F	LDA CE	prendre adresse du début
.....	EAA1	ADC 02A9	ajouter la longueur poids faible
.....	EAA4	STA 02AB	et sauver la fin du tableau
.....	EAA7	LDA CF	
.....	EAA9	ADC 02AA	
.....	EAAC	STA 02AC	idem poids fort
.....	EAAF	LDY #04	indexer le nombre de dimensions
.....	EAB1	LDA (CE),Y	et prendre la dimension du tableau

```

..... EAB3 JSR #D288   calculer début effectif du tableau
..... EAB6 STA #2A9
..... EAB9 STY #2AA   comme vraie adresse de début
..... EABC STA #C
..... EABE STY #D     et comme pointeur des descripteurs
..... EAC# RTS

```

6) CONFIGURATION PAR LE BASIC

1-Listing

TABLE DE DONNEES 'SOUND' \ 'INK'

Table d'adresse

(Les adresses sont en fait stockées avec leur valeur-1, poids faible d'abord)

```

E84E .... BYT #F41D,#F423,#F42#
E854 .... BYT #EBDE,#EBE1,#EBE4
E85A .... BYT #EBE7,#EBEA,#EBF9
E86# .... BYT #EBED,#EBF3,#EBF6
.... EAC1 BYT #FB3F,#FC17,#FBCF
.... EAC7 BYT #F#C7,#F#FC,#F1#F
.... EACD BYT #F37E,#F11C,#F267
.... EAD3 BYT #F12C,#F2#3,#F2#F

```

Table du nombre de paramètres

```

E866 EAD9 BYT 3,4,4,3,3,3,2,1,3,2,1,1

```

Table d'adressage du curseur

```

E872 EAE5 BYT #,#,#,#,1,1,#,#,#,#,#

```

INTERPRETATION GRAPHIQUE

```

E87D LDA #2C#   EAF# LDA #2C#   prendre indicateur de mode
E8E# AND ##1    EAF3 AND #1    et isoler le bit HIRES/TEXT
E882 BNE E889   EAF5 BNE EAF#   (LSR/BCS aurait été mieux)

```

E884	LDX #A3	EAF7	LDX #A3	si pas mode HIRES, 'DISP TYPE MISMATCH'
E886	JMP \$C485	EAF9	JMP \$C47E	

INTERPRETATION SON

E889	CPY #4E	EAF8	CPY #4E	le mot-clé est-il bien entre 'SOUND'
E88B	BCS E898	EAFE	BCS EB03	
E88D	JMP \$CFE4	EB00	JMP \$D078	(vérification inutile)
E890	CPY #66	EB03	CPY #66	et 'INK' ?
E892	BCS E88D	EB05	BCS EB08	non, 'SYNTAX ERROR'
E894	TYA	EB07	TYA	oui, index dans A
E895	SEC	EB08	SEC	et ramener à 0-22
E896	SBC #4E	EB09	SBC #4E	(inutile, il suffit de décaler l'adresse
E898	TAY	EB0B	TAY	de base de #4E...)
E899	LDA E84F,Y	EB0C	LDA EAC2,Y	prendre adresse d'exécution poids fort
E89C	PHA	EB0F	PHA	et on sauve sur la pile
E89D	LDA E84E,Y	EB10	LDA EAC1,Y	poids faible aussi
E8A0	PHA	EB13	PHA	pour exécution par RTS
E8A1	TYA	EB14	TYA	ramener index à 0-11
E8A2	LSR A	EB15	LSR A	il aurait été plus judicieux d'entrelacer
E8A3	TAY	EB16	TAY	les deux tables
E8A4	LDA E866,Y	EB17	LDA EAD9,Y	prendre nombre de paramètres
E8A7	PHA	EB1A	PHA	et on sauve
E8A8	LDA E872,Y	EB1B	LDA EAE5,Y	prendre adressage curseur
E8AB	STA 02C3	EB1E	STA 02C3	on sauve
E8AE	LDA #00	EB21	LDA #00	initialiser compteur
E8B0	STA 02F0	EB23	STA 02F0	de paramètres pris
E8B3	JSR \$CFE7	EB26	JSR \$CF03	évaluer une expression numérique
E8B6	LDA 02C3	EB29	LDA 02C3	mode relatif ?
E8B9	BNE E8C1	EB2C	BNE EB34	oui, on saute
E8BB	JSR \$D867	EB2E	JSR \$D922	ACCI --> #33-#34 non signé
E8BE	JMP \$E8C8	EB31	JMP \$EB3B	et on continue
E8C1	LDA D0	EB34	LDA D0	prendre exposant
E8C3	CMP #90	EB36	CMP #90	et vérifier inférieur à 15
E8C5	JSR \$D86F	EB38	JSR \$D92A	et convertir ACC1 dans #33-#34
E8C8	LDY 02F0	EB3B	LDY 02F0	prendre numéro du paramètre en cours
E8CB	LDA 33	EB3E	LDA 33	
E8CD	STA 02E1,Y	EB40	STA 02E1,Y	sauver poids faible
E8D0	LDA 34	EB43	LDA 34	
E8D2	STA 02E2,Y	EB45	STA 02E2,Y	et idem poids fort
E8D5	INY	EB48	INY	
E8D6	INY	EB49	INY	préparer paramètre suivant
E8D7	STY 02F0	EB4A	STY 02F0	et sauver paramètre en cours

E8DA	PLA	EB4D	PLA	récupérer nombre de paramètres
E8DB	TAY	EB4E	TAY	dans Y
E8DC	DEY	EB4F	DEY	on compte
E8DD	BEQ E8E7	EB50	BEQ EB5A	si c'est fini, on sort
E8DF	TYA	EB52	TYA	sinon on réempile
E8E0	PHA	EB53	PHA	
E8E1	JSR \$CFD9	EB54	JSR \$D065	on demande une virgule
E8E4	JMP \$E8B3	EB57	JMP \$EB26	et on recommence
E8E7	LDA #00	EB5A	LDA #00	indiquer pas d'erreur pour l'instant
E8E9	STA 02E0	EB5C	STA 02E0	
E8EC	PLA	EB5F	PLA	
E8ED	TAX	EB60	TAX	récupérer adresse de la commande
E8EE	PLA	EB61	PLA	
E8EF	TAY	EB62	TAY	dans XY
E8F0	LDA #E8	EB63	LDA #EB	pour empiler l'adresse de retour
E8F2	PHA	EB65	PHA	
E8F3	LDA #FA	EB66	LDA #6D	soit #E8FA/#EB6D
E8F5	PHA	EB68	PHA	
E8F6	TYA	EB69	TYA	et empiler à nouveau
E8F7	PHA	EB6A	PHA	adresse de la commande.
E8F8	TXA	EB6B	TXA	il aurait été si simple d'empiler l'adresse
E8F9	PHA	EB6C	PHA	de retour avant !
E8FA	RTS	EB6D	RTS	

RETOUR COMMANDES GRAPHIQUES ET SONORES

Remarque: toutes les commandes graphiques et sonores passent ici au retour, puisque cette adresse est empilée, simulant un appel par JSR.

E8FB	LDA #01	EB6E	LDA #01	tester indicateur d'erreur
E8FD	BIT 02E0	EB70	BIT 02E0	(LDA 02E0/BEQ aurait marché
E900	BEQ E8FA	EB73	BEQ EB6D	pas d'erreur, on sort
E902	JMP \$D2A0	EB75	JMP \$D336	'ILLEGAL QUANTITY ERROR'

GERER LE TAMPON TOUCHE

Entrée: les IRQ doivent être autorisées, sinon il ne se passera rien !

Sortie: N=0 si pas de touche frappée

N=1 et A=code ASCII, #02DF=0 si une touche a été frappée.

Dans tous les cas, X et Y ne sont pas affectés.

Remarque: normalement, si N=0 (pas de touche), le tampon et donc A vaut aussi 0.
 C'est toujours vrai, sauf après une interruption de LIST par une touche, car le tampon est vidé par LSR 02DF, et non LDA #00/STA 02DF, ce qui est d'ailleurs aussi bien.

E905 LDA 02DF	EB78 LDA 02DF	prendre le tampon touche
E908 BPL E915	EB7B BPL EB88	on sort N=0 s'il est vide
E90A PHP	EB7D PHP	sauver b7=1 (soit N)
E90B AND #7F	EB7E AND #7F	éliminer b7=1
E90D PHA	EB80 PHA	et sauver
E90E LDA #00	EB81 LDA #00	vider le tampon
E910 STA 02DF	EB83 STA 02DF	(LSR 02DF aurait évité de sauver A)
E913 PLA	EB86 PLA	récupérer code ASCII
E914 PLP	EB87 PLP	et placer N=1
E915 RTS	EB88 RTS	

VERIFIER AY

Entrée: AY contient la valeur du HIMEM désiré

Sortie: C=1 si AY n'est pas correct compte tenu du mode et du programme en mémoire.

C=0 si tut est Ok.

E916 CPY 9D	EB89 CPY 9D	tester si au dessus programme
E918 BCS E91C	EB8B BCS EB8F	
E91A SEC	EB8D SEC	non, on sort, C=1
E91B RTS	EB8E RTS	
E91C BNE E924	EB8F BNE EB97	
E91E CMP 9C	EB91 CMP 9C	pas sur, tester poids faible
E920 BCC E91B	EB93 BCC EB8E	
E922 BEQ E91B	EB95 BEQ EB8E	
E924 JSR \$E942	EB97 JSR \$EBB5	tester par rapport au maxi mode RELEASE
E927 BCC E91B	EB9A BCC EB8E	en dessous, c'est bon, C=0
E929 TAX	EB9C TAX	sauver poids faible
E92A LDA 02C0	EB9D LDA 02C0	prendre indicateur de mode
E92D AND #02	EBA0 AND #02	et tester si mode GRAB
E92F PHP	EBA2 PHP	sauver le mode dans Z
E930 TXA	EBA3 TXA	reprandre le poids faible
E931 PLP	EBA4 PLP	et le mode
E932 BNE E91A	EBA5 BNE EB8D	si mode RELEASE, on sort C=1
E934 TYA	EBA7 TYA	sinon, on va voir si pas trop haut

E935	PHA	EBAB	PHA	sauver poids fort
E936	SEC	EBA9	SEC	retrancher #1C00
E937	SBC #1C	EBA8	SBC #1C	
E939	TAY	EBAC	TAY	dans Y
E93A	TXA	EBAD	TXA	récupérer poids faible
E93B	JSR \$E942	EBAE	JSR \$EBB5	et tester si au dessous maxi RELEASE
E93E	PLA	EBB1	PLA	(le résultat est dans C)
E93F	TAY	EBB2	TAY	récupérer vrai poids fort
E940	TXA	EBB3	TXA	inutile
E941	RTS	EBB4	RTS	

Verifier AY au dessous maxi RELEASE (#9800 ou #1800 pour un 16 K)

E942	CPY 02C2	EBB5	CPY 02C2	tester poids fort
E945	BCC E949	EBB8	BCC EBBC	si en dessous, sortir C=0
E947	BE0 E94A	EBBA	BE0 EBBD	si égal, tester poids faible aussi
E949	RTS	EBBC	RTS	sinon, C=1
E94A	CMP 02C1	EBBD	CMP 02C1	tester poids faible
E94D	RTS	EBC0	RTS	

Prendre dans AY maxi RELEASE -1

E94E	LDY 02C2	EBC1	LDY 02C2	prendre poids fort
E951	LDA 02C1	EBC4	LDA 02C1	et poids faible
E954	BNE E957	EBC7	BNE EBCA	si non nul, pas toucher au poids fort
E956	DEY	EBC9	DEY	décrémenter poids fort
E957	SEC	EBCA	SEC	et enlever en tous cas 1 au poids faible
E958	SBC #01	EBCB	SBC #01	
E95A	RTS	EBCD	RTS	

'HIMEM' (COMMANDE)

Utilisation: entrée en #E965/#EBD8 avec la valeur désirée dans AY.

E95B	JSR \$CE77	EBC5	JSR \$CF03	
E95E	JSR \$D867	EBD1	JSR \$D922	prendre un entier dans YA et #33-#34
E961	LDA 33	EBD4	LDA 33	
E963	LDY 34	EBD6	LDY 34	
E965	JSR \$E916	EBD8	JSR \$EB89	vérifier validité de l'adresse donnée
E968	BCC E96D	EBDB	BCC EBE0	
E96A	JMP \$C483	EBDD	JMP \$C47C	'OUT OF MEMORY ERROR'
E96D	STA A6	EBE0	STA A6	
E96F	STY A7	EBE2	STY A7	sauver valeur HIMEM
E971	JMP \$C73A	EBE4	JMP \$C70F	et faire CLEAR

'GRAB' (COMMANDE)

.....	EBE7	LDA	0260	
.....	EBEA	BNE	EBDD	
E974	LDA	02C0	EBEC	LDA 02C0 prendre indicateur de mode
E977	PHA		EBEF	PHA sauver
E978	AND	#01	EBF0	AND #01 tester pour HIRES
E97A	BEQ	E981	EBF2	BEQ EBF9
E97C	LDX	#A3	EBF4	LDX #A3 oui, 'DISP TYPE MISMATCH' (3 ème fois !)
E97E	JMP	\$C485	EBF6	JMP \$C47E
E981	PLA		EBF9	PLA récupérer mode
E982	AND	#FD	EBFA	AND #FD indiquer mode GRAB (b1=0)
E984	STA	02C0	EBFC	STA 02C0 et resauver
E987	JSR	\$E94E	EBFF	JSR \$EBC1 prendre top mémoire (#2C1-#2C2)
E98A	PHA		EC02	PHA sauver poids faible
E92E	TYA		EC03	TYA
E98C	CLC		EC04	CLC poids fort dans A
E98D	ADC	#1C	EC05	ADC #1C ajouter #1C00 (#B400-#9800)
E98F	TAY		EC07	TAY dans Y poids fort
E990	PLA		EC08	PLA et A poids faible
E991	JMP	\$E96D	EC09	JMP \$EBE0 et finir comme HIMEM

'RELEASE' (COMMANDE)

E994	JSR	\$E94E	EC0C	JSR \$EBC1 prendre top mémoire
E997	JSR	\$E916	EC0F	JSR \$EB89 vérifier possible
E99A	BCS	E96A	EC12	BCS EBDD non, erreur
E99C	PHA		EC14	PHA sauver poids faible
E99D	LDA	02C0	EC15	LDA 02C0 prendre indicateur de mode
E9A0	ORA	#02	EC18	ORA #02 indiquer RELEASE (b1=1)
E9A2	STA	02C0	EC1A	STA 02C0 et resauver
E9A5	PLA		EC1D	PLA récupérer poids faible
E9A6	JMP	\$E96D	EC1E	JMP \$EBE0 et finir comme HIMEM

'TEXT' (COMMANDE)

Remarque: cette commande peut être utilisée telle quelle en assembleur.

E9A9	LDA	02C0	EC21	LDA 02C0 prendre indicateur de mode
E9AC	TAY		EC24	TAY le sauver
E9AD	AND	#01	EC25	AND #01 et tester si déjà mode TEXT
E9AF	BEQ	E9BA	EC27	BEQ EC32 oui, on sort

E9B1 TYA	EC29 TYA	récupérer le mode
E9B2 AND #FE	EC2A AND #FE	indiquer mode TEXT (b0=0)
E9B4 STA 02C0	EC2C STA 02C0	et resauver
E9B7 JSR \$F427	EC2F JSR \$F967	configurer l'écran
E9BA RTS	EC32 RTS	

'HIRES' (COMMANDE)

Remarque: cette commande peut être utilisée telle quelle en assembleur.

E9BB LDA 02C0	EC33 LDA 02C0	prendre indicateur de mode
E9BE PHA	EC36 PHA	sauver
E9BF AND #02	EC37 AND #02	tester si GRAB
E9C1 BEQ E97C	EC39 BEQ EBF4	oui, 'DISP TYPE MISMATCH ERROR'
E9C3 PLA	EC3B PLA	récupérer mode
E9C4 ORA #01	EC3C ORA #01	indiquer HIRES (b0=1)
E9C6 STA 02C0	EC3E STA 02C0	et resauver
E9C9 JSR \$F42A	EC41 JSR \$F920	configurer l'écran
E9CC RTS	EC44 RTS	

'POINT' (FONCTION)

Bogue: au lieu d'utiliser la #CE77/CF03, qui vérifie que le paramètre est bien numérique, la #CE8B/CF17 est utilisée, qui accepte aussi bien les chaînes.

Donc, les chaînes sont acceptées comme argument, ce qui ne veut rien dire (POINT ('X', 'Y') est accepté).

Dans ce cas, la réservation de chaîne n'est pas enlevée, et il apparaît très vite un FORMULA TOO COMPLEX ERROR car la pile des descripteurs n'est pas vidée. (C'est d'ailleurs un des rares moyens simple d'obtenir ce message)

E9CD JSR \$CFD6	EC45 JSR \$D062	demander '{'
E9D0 JSR \$CE8B	EC48 JSR \$CF17	évaluer une expression
E9D3 LDA 34	EC4B LDA 34	
E9D5 PHA	EC4D PHA	sauver #33-#34 (éviter problème avec POKE)
E9D6 LDA 33	EC4E LDA 33	
E9D8 PHA	EC50 PHA	
E9D9 JSR \$D867	EC51 JSR \$D922	ACC1 --> #34-#33
E9DC LDA 33	EC54 LDA 33	inutile, valeur dans YA...
E9DE STA 02E1	EC56 STA 02E1	et sauver première coordonnée
E9E1 LDA 34	EC59 LDA 34	
E9E3 STA 02E2	EC5B STA 02E2	
E9E6 PLA	EC5E PLA	

E9E7 STA 33	EC5F STA 33	
E9E9 PLA	EC61 PLA	
E9EA STA 34	EC62 STA 34	inutile de récupérer pour resauver...
E9EC JSR \$CFD9	EC64 JSR \$D065	demandeur ','
E9EF JSR \$CE8B	EC67 JSR \$CF17	évaluer expression
E9F2 LDA 34	EC6A LDA 34	
E9F4 PHA	EC6C PHA	
E9F5 LDA 33	EC6D LDA 33	
E9F7 PHA	EC6F PHA	sauver à nouveau #33-#34
E9F8 JSR \$D867	EC70 JSR \$D922	ACC1 --> #33-#34
E9FB LDA 34	EC73 LDA 34	
E9FD STA 02E4	EC75 STA 02E4	
EA00 LDA 33	EC78 LDA 33	
EA02 STA 02E3	EC7A STA 02E3	et sauver deuxième coordonnée
EA05 PLA	EC7D PLA	
EA06 STA 33	EC7E STA 33	
EA08 PLA	EC80 PLA	
EA09 STA 34	EC81 STA 34	récupérer pour de bon #33-#34
EA0B JSR \$EBF1	EC83 JSR \$F1C8	évaluer 'couleur' du point
EA0E LDY 02E1	EC86 LDY 02E1	prendre résultat poids fort dans Y
EA11 LDA 02E0	EC89 LDA 02E0	au fait, erreur d'intervalle ?
EA14 AND #01	EC8C AND #01	...ou LSR
EA16 BNE EA21	EC8E BNE EC99	oui, 'ILLEGAL QUANTITY ERROR
EA18 LDA 02E2	EC90 LDA 02E2	prendre résultat poids faible
EA1B JSR \$D3ED	EC93 JSR \$D499	YA --> ACC1 (signé) soit TRUE/FALSE
EA1E JMP \$CFD3	EC96 JMP \$D05F	demandeur ')'
EA21 JMP \$D807	EC99 JMP \$D8C2	'ILLEGAL QUANTITY ERROR'

H) INITIALISATIONS BASIC

1-Listing

ROUTINE A TRANSFERER EN #E2

Programmation: compte tenu du manque de place en page 0, la routine a été scindée en 2 morceaux. Toutefois, une fois de plus, il aurait été préférable de remplacer le JSR #EA41/#ECB9 par un JMP, économisant le RTS et surtout 9 µs à chaque appel de la routine.

On peut aussi évaluer exactement le temps perdu par un espace:
17 microsecondes.

EA24	INC E9	EC9C	INC E9	incrémenter TXTPTR
EA26	BNE EA2A	EC9E	BNE ECA2	
EA28	INC EA	ECA0	INC EA	éventuellement poids fort
EA2A	LDA EA60	ECA2	LDA EA60	prendre caractère dans le texte basic
EA2D	CMP #' '	ECA5	CMP #' '	est-ce un espace ?
EA2F	BEQ EA24	ECA7	BEQ EC9C	oui, ignorer
EA31	JSR \$EA41	ECA9	JSR \$ECB9	non, positionner Z et C
EA34	RTS	ECAC	RTS	et sortir
EA35	BIT EA60	ECAD	BIT EA60	?
EA38	BIT EA60	ECB0	BIT EA60	??
EA3B	RTS	ECB3	RTS	???

PREMIERE VALEUR DE RND

EA3C ECB4 BYT #80,#4F,#C7,#52,#58 soit 0,811635196

SUITE DE #E2

Entrée: A contient un code trouvé dans le programme

Sortie: Z=1 si NULL (#00) ou ':'
 C=0 si chiffre (0 à 9)

Attention: N n'est pas représentatif du caractère.

Remarque: excellente utilisation du code ASCII (':' est à la fois séparateur d'instruction et délimiteur de la zone des chiffres) Est-ce MICROSOFT qui s'est inspiré du code ASCII, ou le code qui s'est élaboré sur les conseils de MICROSOFT ?

Bogue: Les problèmes du ELSE et de la REM abrégées de la VI.1 viennent de cette routine: lorsqu'ils sont rencontrés, le saut à la routine qui ignore la fin de la ligne modifie Y et X, ce qui est déjà malsain, mais en plus, au retour A, Z et C ne sont pas représentatifs de la fin de la ligne, à cause d'un BNE #EA2A assez curieux !.

EA41	CMP &ELSE	ECB9	CMP &ELSE	est-ce ELSE ?
EA43	BNE EA4A		non, sauter
EA45	JSR \$CA61		oui, ignorer via REM
EA48	BNE EA2A		inconditionnel: n'importe quoi !
.....		ECBB	BEQ ECCB	oui, on sort
EA4A	CMP #' ''	ECBD	CMP #' ''	est-ce REM abrégé ?

EA4C	BEQ EA45	ECCB	BEQ ECCB	oui, on sort ou on saute
EA4E	CMP #' :	ECC1	CMP #' :	est-ce le séparateur d'instructions ?
EA50	BCS EA58	ECC3	BCS ECCB	si au dessus, C=1 et de plus si égal, Z=1
EA52	SEC	ECC5	SEC	
EA53	SBC #'0'	ECC6	SBC #'0'	convertir en -#30-#09
EA55	SEC	ECC8	SEC	et retrouver caractère original et placer Z
EA56	SBC #D0	ECC9	SBC #D0	avec dépassement (C=0) si chiffre
EA58	RTS	ECCB	RTS	

RESET BASIC (COLD START BASIC)

EA59	CLD	ECCC	CLD	interdire mode décimal
EA5A	LDX #FF	ECCD	LDX #FF	
EA5C	STX A9	ECCF	STX A9	mode direct
EA5E	TXS	ECD1	TXS	et initialiser la pile
EA5F	LDA #59	ECD2	LDA #CC	
EA61	LDY #EA	ECD4	LDY #EC	
EA63	STA 1B	ECD6	STA 1B	détourner le Ready en cas
EA65	STY 1C	ECD8	STY 1C	de NMI intempestive
EA67	LDA #4C	ECDA	LDA #4C	prendre code 6502 pour JMP
EA69	STA 1A	ECDC	STA 1A	vecteur Ready
EA6B	STA C3	ECDE	STA C3	vecteur exécution de fonctions
EA6D	STA 21	ECE0	STA 21	vecteur USR
EA6F	STA 02FB	ECE2	STA 02FB	vecteur &
EA72	LDA #A0	ECE5	LDA #36	
EA74	LDY #D2	ECE7	LDY #D3	préparer 'ILLEGAL QUANTITY ERROR'
EA76	STA 22	ECE9	STA 22	
EA78	STY 23	ECEB	STY 23	par défaut de USR
EA7A	STA 02FC	ECED	STA 02FC	
EA7D	STY 02FD	ECF0	STY 02FD	par défaut de &
EA80	STA 02F5	ECF3	STA 02F5	
EA83	STY 02F6	ECF6	STY 02F6	et par défaut de ! aussi
EA86	LDA #50		
EA88	STA 31		longueur de ligne=80
EA8A	LDA #38		
EA8C	STA 32		tabulation maximale à 56 (??)
EA8E	LDX #1C	ECF9	LDX #1C	transférer en #E2-#FE
EA90	LDA EA23,X	ECFB	LDA EC9B,X	
EA93	STA E1,X	ECFE	STA E1,X	routine et valeur de RND
EA95	DEX	ED00	DEX	
EA96	BNE EA90	ED01	BNE ECFB	
EA98	LDA #03	ED03	LDA #03	établir taille normale d'un descripteur
EA9A	STA C2	ED05	STA C2	(voir la réorganisation des chaînes)

EA9C	TXA	ED07	TXA	A=0 (??)
EA9D	STA D7	ED08	STA D7	justification ACCI=0 par défaut
EA9F	STA 87	ED0A	STA 87	poids fort pile des descripteurs=#00
EAA1	STA 2F	ED0C	STA 2F	????
EAA3	PHA	ED0E	PHA	indiquer pas de blocs BASIC sur la pile
EAA4	STA 2E	ED0F	STA 2E	pas de Ctrl 0
EAA6	STA 02F1		imprimante OFF
EAA9	STA 02F2	ED11	STA 02F2	mode TROFF
EAAc	JSR %CC83		éviter vidéo inverse (!)
EAAF	JSR %CB9F		sauter une ligne
EAB2	LDX #88	ED14	LDX #88	
EAB4	STX 85	ED16	STX 85	initialiser pile des descripteurs
EAB6	TAY	ED18	TAY	inutile
EAB7	LDA 02E1		
EABA	LDY 02E2		prendre TOP de la mémoire
EABD	STA A6		
EABF	STY A7		comme HIMEM provisoire
EAC1	LDA #02	ED19	LDA #02	
EAC3	STA 02C0	ED1B	STA 02C0	Mode TEXT,RELEASE
EAC6	LDA #50		
EAC8	STA 31		longueur ligne=80 (bis repetita !)
EACA	SBC #0E		et calculer position maxi
EACC	BCS EACA		de la tabulation
EACE	EOR #FF		pour une tabulation sur...14 colonnes !
EAD0	SBC #0C		
EAD2	CLC		
EAD3	ADC 31		utilité ?
EAD5	STA 32		
EAD7	LSR 02F1		imprimante OFF (et de deux !)
.....		ED1E	LDA #28	
.....		ED20	STA 0257	ligne écran=40
.....		ED23	LDA #50	
.....		ED25	STA 0256	ligne imprimante=80
.....		ED28	LDA #00	
.....		ED2A	STA 30	position tabulation=0
.....		ED2C	STA 0258	position écran aussi
.....		ED2F	STA 0259	de même que la position imprimante
EADA	JSR %CC83		mode NORMAL (2ème fois !)
.....		ED32	JSR %C83E	initialiser #31 et #32,et sortie sur écran
EADD	JSR %CC0A	ED35	JSR %CCCE	effacer l'écran
EAE0	LDA #51	ED38	LDA #96	
EAE2	LDY #EB	ED3A	LDY #ED	indexer 'Oric Extended basic...
EAE4	JSR %CBED	ED3C	JSR %CCB0	et afficher
EAE7	JSR %CB9F	ED3F	JSR %CBF0	sauter une ligne

EAEA LDX #00	ED42 LDX #00	
EAECLDY #05	ED44 LDY #05	début texte basic=#500
EAEESTX 9A	ED46 STX 9A	
EAF0STY 9B	ED48 STY 9B	
EAF2LDY #00	ED4ALDY #00	
EAF4TYA	ED4CTYA	
EAF5STA (9A),Y	ED4DSTA (9A),Y	et y mettre un 0. Pourquoi pas STY #500 ?
EAF7INC 9A	ED4FINC 9A	ajuster sur #501
EAF9BNE EAFD	ED51BNE ED55	
EAFBINC 9B	ED53INC 9B	répercuter sur le poids fort
EAFDJSR \$C71B	ED55JSR \$C6F0	faire NEW
EB00LDA 9A	ED58LDA 9A	
EB02LDY 9B	ED5ALDY 9B	
EB04JSR \$C448	ED5CJSR \$C444	vérifier mémoire disponible
EB07JSR \$CB9F	ED5FJSR \$CBF0	sauter une ligne
EB0ALDA A6	ED62LDA A6	
EB0CSEC	ED64SEC	
EB0DSBC 9A	ED65SBC 9A	
EB0FTAX	ED67TAX	calculer dans XA la place disponible
EB10LDA A7	ED68LDA A7	
EB12SBC 9B	ED6ASBC 9B	
EB14JSR \$E0C1	ED6CJSR \$E0C5	et l'afficher
EB17LDA #43	ED6FLDA #88	
EB19LDY #EB	ED71LDY #ED	indexer le message 'BYTE FREE'
EB1BJSR \$CBED	ED73JSR \$CCB0	et l'afficher
EB1ESEC	
EB1FLDA A6	
EB21SBC #FF	
EB23STA A6	calculer le haut de la mémoire
EB25STA #2C1	en mode RELEASE
EB28LDA A7	
EB2ASBC #20	
EB2CSTA A7	comme HIMEM
EB2ESTA #2C2	et sauver aussi maxi mode RELEASE
EB31LDA #ED	ED76LDA #B0	
EB33LDY #CB	ED78LDY #CC	
EB35STA 1B	ED7ASTA 1B	
EB37STY 1C	ED7CSTY 1C	placer correctement vecteur Ready
EB39LDA #10	ED7ELDA #10	pourquoi pas 0 ou LSR #2F8 ?
EB3BSTA #2F8	ED80STA #2F8	initialiser drapeau retour pour LIST
EB3EJMP \$C4B5	ED83JMP \$C4A8	et donner la main

MESSAGES D'INITIALISATION

```

EB41 ED86  BYT #00,#00
EB43 ED88  BYT ' BYTE FREE'
EB4E ED93  BYT #0A,#0D,#00
EB51 ED96  BYT 'ORIC EXTENDED BASIC '
EB64 ....  BYT 'V1.0'
.... EDA9  BYT 'V1.1'
EB69 EDAE  BYT #0D,#0A,#60
EB6C EDB1  BYT ' 1983 TANGERINE'
EB7B EDC0  BYT #0D,#0A,#00
    
```

Tout ce qui suit est inutilisé

```

EB7E ....  BYT 'TOO LARGE'
EB89 ....  BYT #0D,#0A,#00,#00
EB8D ....  BYT 'Software by PETER HALFORD AND ANDY BROWN'
EBB5 ....  BYT #00
    
```

```

EBB6 ....  BYT #00,#00,#00,#00,#00
EBBB ....  BYT #00,#00,#00,#00,#00
EBC0 ....  BYT #FF,#FF,#FF,#FF
EBC4 ....  BYT #FF,#FF,#FF,#FF
EBC8 ....  BYT #FF,#FF,#FF,#FF
EBCC ....  BYT #FF,#FF,#FF,#FF
    
```

TABLE DE VECTEURS

EBD0	JMP \$ECC7	Autoriser IRQ
EBD3	JMP \$ED8F	YX dans timer indexé par A
EBD6	JMP \$ED81	lire dans YX timer No A
EBD9	JMP \$EC0C	décalage mémoire
EBDC	JMP \$EDAD	WAIT
EBDF	JMP \$F02D	CURSET
EBE2	JMP \$F064	CURMOV
EBE5	JMP \$F079	DRAW
EBE8	JMP \$F2E5	CIRCLE
EBEB	JMP \$F093	PATTERN
EBEE	JMP \$F0A5	CHAR
EBF1	JMP \$F141	Evaluer couleur d'un point
EBF4	JMP \$F17F	PAPER
EBF7	JMP \$F18B	INK

EBFA	JMP	\$F1E5	FILL
EBFD	JMP	\$ED01	Interdire les IRQ
EC00	JMP	\$EDBC	effacer écran HIRES
EC03	JMP	\$ED09	IRQ
EC06	JMP	\$F264	comparaison 1
EC09	JMP	\$F250	comparaison 2

DECALER UN BLOC MEMOIRE

Entrée: #0200-#0201 contient le début du bloc à décaler (décalage vers le haut) ou la fin dans le cas contraire

#0202-#0203 contient la nouvelle adresse du bloc

#0204-#0205 contient la fin du bloc à décaler (décalage vers le haut) ou le début dans le cas contraire

Sortie: A,X,Y inchangés, C=1 si décalage vers le haut, C=0 sinon.

EC0C	PHA	sauver A	
EC0D	TXA		
EC0E	PHA	sauver X	
EC0F	TYA		
EC10	PHA	sauver Y	
EC11	LDX	#00	indexer #200
EC13	LDY	#02	et #202
EC15	JSR	\$EC80	comparer (#200) et (#202)
EC18	BEQ	EC7A	si égaux, on sort !
EC1A	PHP	sauver signe de la comparaison (dans C)	
EC1B	LDY	#00	préparer index
EC1D	BCS	EC40	sauter si décalage vers le bas
EC1F	LDY	#04	indexer #204
EC21	LDA	#00	
EC23	STA	0206	
EC26	LDA	#FF	
EC28	STA	0207	#206-#207=#FF00=-#FF
EC2B	LDX	#06	indexer #206
EC2D	LDY	#04	
EC2F	JSR	\$EC95	(#206)=haut du bloc-#FF
EC32	LDY	#06	
EC34	LDX	#00	
EC36	JSR	\$EC95	(#200)=bas du bloc+haut du bloc-#FF
EC39	LDX	#02	
EC3B	JSR	\$EC95	(#202)=adresse cible+haut du bloc-#FF
EC3E	LDY	#FF	indiquer commencer par le haut

EC40	LDA #200	
EC43	STA 0C	
EC45	LDA #201	
EC48	STA 0D	prendre adresse de départ
EC4A	LDA #202	
EC4D	STA 0E	
EC4F	LDA #203	
EC52	STA 0F	et adresse cible
EC54	LDX #04	indexer la fin du bloc à décaler

Décaler

EC56	JSR \$ECAF	fin du bloc atteinte ?
EC59	BCC EC79	oui, sortir
EC5B	LDA (0C),Y	
EC5D	STA (0E),Y	effectuer le transfert
EC5F	PLP	récupérer sens du décalage
EC60	PHP	
EC61	BCS EC6F	sauter si vers le bas
EC63	DEY	décalage vers le haut, on décrémente donc
EC64	CPY #FF	index
EC66	BNE EC56	
EC68	DEC 0D	
EC6A	DEC 0F	et éventuellement poids fort
EC6C	JMP \$EC56	(ou BCS) et continuer
EC6F	INY	décalage vers le bas, on incrémente
EC70	BNE EC56	
EC72	INC 0D	
EC74	INC 0F	et éventuellement poids fort
EC76	JMP \$EC56	et on continue
EC79	PLP	ajuster la pile
EC7A	PLA	
EC7B	TAY	récupérer Y
EC7C	PLA	
EC7D	TAX	récupérer X
EC7E	PLA	récupérer A
EC7F	RTS	

COMPARAISON

Entrée: X et Y indexent une position dans la page 2.

Sortie: C=1 si le nombre indexé par X est plus grand que celui indexé par Y

Z=1 si ils sont égaux
X et Y inchangés.

EC80	CLD	pas de mode décimal (!)
EC81	SEC	
EC82	LDA #200,X	
EC85	SBC #200,Y	faire soustraction
EC88	STA #206	et sauver provisoirement
EC8B	LDA #201,X	idem poids fort
EC8E	SBC #201,Y	
EC91	ORA #206	et positionner Z selon nombre nul ou non
EC94	RTS	

FAIRE ADDITION

Entrée: X et Y indexent 2 nombres en page 2

Sortie: la somme des deux nombres est faite, le résultat est indexé par X
C positionné comme pour toute addition
Z=1 si le poids faible du résultat est nul.
X et Y inchangés.

EC95	CLD	
EC96	CLC	
EC97	LDA #200,X	
EC9A	ADC #200,Y	
EC9D	STA #200,X	addition des poids faibles
ECA0	PHA	sauver résultat sur la pile
ECA1	LDA #201,X	
ECA4	ADC #201,Y	
ECA7	STA #201,X	addition des poids forts
ECAA	PLA	récupérer poids faible
ECAB	ORA #200,X	inutile
ECAE	RTS	

SOUSTRACTION

Entrée: X indexe un nombre en page 2

Sortie: le nombre est décrémenté, C est positionné comme pour une soustraction
Z=1 si le poids faible du résultat est nul.

ECAF	CLD	
ECB0	SEC	
ECB1	LDA #200,X	
ECB4	SBC #01	
ECB6	STA #200,X	décrémenter poids faible
ECB9	PHA	sauver sur la pile aussi
ECBA	LDA #201,X	
ECBD	SBC #00	
ECBF	STA #201,X	répercuter sur le poids fort
ECC2	PLA	récupérer le poids faible
ECC3	ORA #200,X	inutile
ECC6	RTS	

DEPLACER UN BLOC VERS LE HAUT

Entrée: #0C-#0D contient le bas du bloc à décaler.

#0E-#0F contient l'adresse cible

#10-#11 le nombre d'octets du bloc.

Sortie: YX contient la longueur du bloc.

Attention: Cette routine n'effectue correctement que les décalages vers le haut, contrairement à la routine de la V1.0.

Vitesse: le temps moyen pour décaler un octet est de 20 microsecondes, contre 75 pour la V1.0, c'est à dire 4 fois plus rapide.

Pour le scroll d'un écran, (26*40=1040 caractères), la V1.0 prend 80 ms environ, contre 21 ms à la V1.1

Une routine un peu plus optimisée permettrait de descendre à 14 microsecondes par octet, soit 15 ms par scroll.

NB: ce n'est pas la V1.1 qui est rapide mais la V1.0 qui est lente...

.....	EDC4	LDX #00	initialiser compteur de pages
.....	EDC6	LDY #00	et index
.....	EDC8	CPY 10	
.....	EDCA	BNE EDD0	
.....	EDCC	CPX 11	
.....	EDCE	BEQ EDDF	test de fin
.....	EDD0	LDA (#C),Y	non,transfert
.....	EDD2	STA (#E),Y	
.....	EDD4	INY	incrémenter index
.....	EDD5	BNE EDC8	et continuer
.....	EDD7	INC #D	répercuter dans le poids fort
.....	EDD9	INC #F	

.....	EDDB	INX	et compteur aussi
.....	EDDC	JMP \$EDC8	...ou BNE
.....	EDDF	RTS	

J) GESTION DES IRQ'S

1-Listing

AUTORISER IRQ PAR T1 (GESTION CLAVIER)

Remarque: cette routine s'occupe à la fois d'initialiser correctement le VIA, et de placer les timers soft qui régissent la gestion du clavier et du curseur.

Entrée: rien

Sortie: A inchangé

ECC7	PHA	EDE0	PHA	sauver A
ECC8	JSR \$ED70	EDE1	JSR \$EE8C	annuler les timers softs
ECCB	LDA #00	EDE4	LDA #00	indexer le timer 1
ECCD	LDX #00	EDE6	LDX #00	(gérer le clavier toutes les 3 IRQ)
ECCF	LDY #03	EDE8	LDY #03	et y mettre #0003
ECD1	JSR \$ED8F	EDEA	JSR \$EEAB	
ECD4	LDA #01	EDED	LDA #01	indexer timer 2
ECD6	LDY #19	EDEF	LDY #19	(clignotement du curseur 1 fois sur 25 IRQ)
ECD8	JSR \$ED8F	EDF1	JSR \$EEAB	
ECD8	LDA #00	EDF4	LDA #00	
ECDD	STA 0271	EDF6	STA 0271	couleur du curseur: éteint
ECE0	LDA 030B	EDF9	LDA 030B	prendre VIA ACR
ECE3	AND #7F	EDFC	AND #7F	inhiber sortie sur PB7
ECE5	ORA #40	EDFE	ORA #40	et T1 en mode monostable
ECE7	STA 030B	EE00	STA 030B	
ECEA	LDA #C0	EE03	LDA #C0	autoriser IRQ sur T1
ECEC	STA 030E	EE05	STA 030E	
ECEF	LDA #10	EE08	LDA #10	charger timer avec #2710=10000
ECF1	STA 0306	EE0A	STA 0306	inutile, il suffit d'écrire dans le timer
ECF4	STA 0304	EE0D	STA 0304	timer poids faible (recopié dans le latch)
ECF7	LDA #27	EE10	LDA #27	
ECF9	STA 0307	EE12	STA 0307	et poids fort dans le latch (démarrage)
ECFC	STA 0305	EE15	STA 0305	inutile, transfert lors du démarrage
ECFF	PLA	EE18	PLA	récupérer A
ED00	RTS	EE19	RTS	

INHIBER IRQ CLAVIER

Entrée: rien

Sortie: A,X,Y inchangés

ED01	PHA	EE1A	PHA	
ED02	LDA #40	EE1B	LDA #40	interdire IRQ par T1
ED04	STA #30E	EE1D	STA #30E	dans IER
ED07	PLA	EE20	PLA	
ED08	RTS	EE21	RTS	

IRQ

Entrée: par le vecteur #228/#244 normalement, P est au sommet de la pile

Sortie: aucun registre sauf P n'est affecté. Si l'IRQ n'est pas générée par T1, on sort tout de suite (une gestion du BRK eut été la bienvenue)

Il faut noter que la routine réautorise les IRQ, normalement inhibées automatiquement lors du recouvrement de l'IRQ par le 6502. Ce qui explique que l'Oric se plante si on met une valeur trop basse dans T1: une IRQ est générée pendant une autre IRQ, et la pile est petit à petit saturée.

ED09	PHA	EE22	PHA	sauver A
ED0A	LDA #30D	EE23	LDA #30D	prendre IFR
ED0D	AND #40	EE26	AND #40	et isoler b6, indicateur de T1
ED0F	BEQ ED17	EE28	BEQ EE30	si ce n'est pas lui, on sort
ED11	STA #30D	EE2A	STA #30D	enlever l'indicateur d'interruption
ED14	JSR \$ED1B	EE2D	JSR \$EE34	gestion de l'IRQ
ED17	PLA	EE30	PLA	récupérer A
ED18	JMP #0230	EE31	JMP #024A	et sortir (normalement RTI)

SOUS PROGRAMME IRQ

Action: s'occupe de décrémenter les timers, de gérer le clavier une fois sur 3 et de changer la couleur du curseur (faire clignoter) une fois sur 25.

Entrée: Rien.

Sortie: A,X,Y inchangés, les IRQ sont réautorisées (CLI)

Bogue (corrigée): Sur la V1.0, les concepteurs avaient pensé que la #F43C

sortait avec X positionné comme il fallait, hélas il n'en est rien: un très laid rajout a été nécessaire. A croire qu'ils ne possédaient pas les sources de la ROM !

ED1B	PHA	EE34	PHA	sauver A
ED1C	TXA	EE35	TXA	
ED1D	PHA	EE36	PHA	X
ED1E	TYA	EE37	TYA	
ED1F	PHA	EE38	PHA	et Y

Gestion des timers soft

ED20	LDY #00	EE39	LDY #00	indexer le premier timer
ED22	LDA #272,Y	EE3B	LDA #272,Y	
ED25	SEC	EE3E	SEC	
ED26	SBC #01	EE3F	SBC #01	décrémenter le poids faible
ED28	STA #272,Y	EE41	STA #272,Y	
ED2B	INY	EE44	INY	
ED2C	LDA #272,Y	EE45	LDA #272,Y	et le poids fort éventuellement
ED2F	SBC #00	EE48	SBC #00	
ED31	STA #272,Y	EE4A	STA #272,Y	
ED34	INY	EE4D	INY	
ED35	CPY #06	EE4E	CPY #06	a-t-on fait les trois timers ?
ED37	BNE ED22	EE50	BNE EE3B	non, on repart

Gérer le clavier

ED39	LDA #00	EE52	LDA #00	indexer timer 1
ED3B	JSR \$ED81	EE54	JSR \$EE9D	et lire dans YX sa valeur
ED3E	CPY #00	EE57	CPY #00	si pas 0,
ED40	BNE ED4F	EE59	BNE EE6B	sauter pour ne pas gérer le clavier
ED42	LDX #00	EE5B	LDX #00	si 0, on le recharge avec la valeur 3
ED44	LDY #03	EE5D	LDY #03	
ED46	JSR \$ED8F	EE5F	JSR \$EEAB	
.....		EE62	JSR \$F495	gérer le clavier
.....		EE65	TXA	touche enfoncée ?
.....		EE66	BPL EE6B	non, on ne sauve pas
ED49	JMP \$FC5E		gérer le clavier
ED4C	STX #2DF	EE68	STX #2DF	sauver la touche

Clignotement curseur

ED4F	LDA #01	EE6B	LDA #01	indexer timer 2
ED51	JSR \$ED81	EE6D	JSR \$EE9D	et prendre sa valeur

ED54	CPY #00	EE70	CPY #00	
ED56	BNE ED6A	EE72	BNE EE86	si pas 0, pas de clignotement
ED58	LDX #00	EE74	LDX #00	sinon, on le recharge à 25 (1/4 seconde)
ED5A	LDY #19	EE76	LDY #19	
ED5C	JSR \$ED8F	EE78	JSR \$EEAB	
ED5F	LDA 0271	EE7B	LDA 0271	on prend la couleur courante du curseur
ED62	EOR #01	EE7E	EOR #01	on l'inverse
ED64	STA 0271	EE80	STA 0271	on resauve
ED67	JSR \$F403	EE83	JSR \$F801	et on l'affiche si possible
ED6A	PLA	EE86	PLA	
ED6B	TAY	EE87	TAY	récupérer Y
ED6C	PLA	EE88	PLA	
ED6D	TAX	EE89	TAX	récupérer X
ED6E	PLA	EE8A	PLA	et enfin A...
ED6F	RTS	EE8B	RTS	

ANNULER LES TROIS TIMERS SOFT

Entrée: rien

Sortie: les timers sont mis à zéro
A, X, Y inchangés

ED70	PHA	EE8C	PHA	sauver A
ED71	TYA	EE8D	TYA	
ED72	PHA	EE8E	PHA	et Y
ED73	LDY #05	EE8F	LDY #05	indexer le 3ème timer
ED75	LDA #00	EE91	LDA #00	
ED77	STA 0272, Y	EE93	STA 0272, Y	et vider...
ED7A	DEY	EE96	DEY	jusqu'à la fin
ED7B	BPL ED77	EE97	BPL EE93	
ED7D	PLA	EE99	PLA	
ED7E	TAY	EE9A	TAY	récupérer Y
ED7F	PLA	EE9B	PLA	
ED80	RTS	EE9C	RTS	et A

PRENDRE VALEUR D'UN TIMER

Entrée: A contient le numéro du timer (0, 1 ou 2)

Sortie: YX contient la valeur du timer
A est inchangé
Les IRQ sont réautorisées (CLI)

ED81	PHA	EE9D	PHA	sauver A
ED82	ASL A	EE9E	ASL A	calculer l'index
ED83	TAY	EE9F	TAY	dans Y
ED84	SEI	EEA0	SEI	éviter une décrémentation
ED85	LDA 0272,Y	EEA1	LDA 0272,Y	entre la lecture des poids faible et fort
ED88	LDX 0273,Y	EEA4	LDX 0273,Y	prendre valeur dans AX
ED8E	CLI	EEA7	CLI	
ED8C	TAY	EEA8	TAY	puis dans YX
ED8D	PLA	EEA9	PLA	récupérer A
ED8E	RTS	EEAA	RTS	

ECRIRE DANS UN TIMER

Entrée: A contient le numéro du timer (0 à 2)

YX contient la valeur à y placer

Sortie: A,X,Y inchangés

Les IRQ sont réautorisées (CLI)

ED8F	PHA	EEAB	PHA	sauver A
ED90	TXA	EEAC	TXA	
ED91	PHA	EEAD	PHA	sauver X
ED92	TYA	EEAE	TYA	
ED93	PHA	EEAF	PHA	sauver Y
ED94	TSX	EEB0	TSX	
ED95	LDA 0103,X	EEB1	LDA 0103,X	récupérer valeur de A sur la pile
ED98	ASL A	EEB4	ASL A	calculer index
ED99	TAY	EEB5	TAY	dans Y
ED9A	PLA	EEB6	PLA	récupérer Y sur la pile (poids faible)
ED9B	PHA	EEB7	PHA	et ajuster la pile
ED9C	SEI	EEB8	SEI	inhiber IRQ
ED9D	STA 0272,Y	EEB9	STA 0272,Y	et sauver poids faible
EDA0	LDA 0102,X	EEBC	LDA 0102,X	récupérer X sur la pile (poids fort)
EDA3	STA 0273,Y	EEBF	STA 0273,Y	et sauver poids fort
EDA6	CLI	EEC2	CLI	réautoriser IRQ
EDA7	PLA	EEC3	PLA	
EDA8	TAY	EEC4	TAY	récupérer Y
EDA9	PLA	EEC5	PLA	
EDAA	TAX	EEC6	TAX	récupérer X
EDAB	PLA	EEC7	PLA	et enfin A
EDAC	RTS	EEC8	RTS	

ATTENDRE QU'UN TIMER S'ANNULE

Entrée: A contient le numéro du timer
YX contient la valeur à y placer

Sortie: le timer considéré s'est annulé (si les IRQ étaient autorisées)
A est inchangé
X=Y=0,Z=1,C=1

EDAD	JSR \$EDBF	EEC9	JSR \$EEAB	écrire dans le timer la valeur voulue
EDB0	JSR \$EDB1	EECC	JSR \$EE9D	prendre la valeur du timer
EDB3	CPY #00	EECF	CPY #00	tester poids faible
EDB5	BNE EDB0	EED1	BNE EECC	si pas nul, on attend
EDB7	CPX #00	EED3	CPX #00	si nul, tester poids fort aussi
EDB9	BNE EDB0	EED5	BNE EECC	si non nul, on attend...
EDBB	RTS	EED7	RTS	

K) ROUTINES GRAPHIQUES

1-Généralités

Les routines graphiques sont très faciles à utiliser, aussi bien en BASIC qu'en assembleur.

Toutes ces routines s'articulent autour de la gestion du 'curseur', c'est à dire le point courant. Le curseur est défini par quatre paramètres, qui sont tous intimement liés, et qu'il ne faut pas modifier indépendamment les uns des autres sous peines de surprises.

-La coordonnée horizontale (#219), de 0 à 239

-La coordonnée verticale (#21A), de 0 à 199

-L'adresse à l'écran du curseur (adresse de l'octet qui contient le curseur).

C'est le pointeur #10-#11

-Le masque du point dans l'octet (appelé sextet dans le texte), c'est à dire un un dans un bit (b0 à b5) qui indique sa position.

A partir de ces paramètres, il existe des routines pour déplacer le 'curseur' dans les quatre directions, en ajustant uniquement l'adresse et le masque (#100-#11 et #215).

Une routine graphique, pour être compatible avec les routines existantes, doit prendre garde à la cohérence des quatre paramètres cités plus haut, quitte à sauver (comme le CIRCLE) l'adresse et le masque pour les récupérer, si la routine y touche.

Les algorithmes de tracé de droites et de cercles seront décrits dans le listing. Attachons nous aux principes généraux.

L'écran haute résolution occupe 8000 octets de #A000 à #3F3F, 40 octets formant une ligne, et il y a bien sur 200 lignes.

Chaque octet permet d'afficher 6 points, ou un attribut vidéo (couleur, clignotement etc...). S'il doit afficher des points, b0 à b5 représentent le motif binaire (1: couleur d'encre, 0: couleur de fond), b6 est à 0 et b7 indique l'éventuelle inversion des couleurs. Pour plus de précisions, voir l'annexe 'Codes d'affichage'.

Pour trouver l'adresse d'un point de coordonnées X,Y, il faut calculer $AD = \#A000 + Y * 40 + INT(X/6)$ et il reste donc un nombre de 0 à 5 qui représente la position du bit dans l'octet (le sextet) courant. On comprend que des commandes du type CURSET soient lentes, puisque nécessitant une division et une multiplication.

Si on veut agir rapidement, il est préférable d'agir relativement au point courant: pour passer à la ligne précédente, il suffit d'ajouter 40 à l'adresse, pour passer au point à droite, il suffit d'une rotation à droite, suivi éventuellement d'un report sur l'octet suivant.

En résumé, il est conseillé d'utiliser au minimum les routines de type CURSET, pour essayer de travailler 'en relatif'. Et, aussi de veiller à la cohérence des variables #10-#11-#219-#21A-#215.

2-Listing

EFFACER ECRAN HIRIS

Entrée: rien de spécial

Sortie: A, X et Y inchangés

L'écran est rempli de #40 (effacé)

EDBC	PHA	sauver A
EDBD	TXA	
EDBE	PHA	sauver X
EDBF	TYA	
EDC0	PHA	sauver Y (utilité ?)
EDC1	LDA #00	
EDC3	STA #C	
EDC5	LDA #BF	
EDC7	STA #D	initialiser pointeur sur #BF00
EDC9	LDX #1F	il y a 32 pages à effacer
EDCB	LDA #40	prendre code écran noir

EDCD	LDY #3F	et commencer en #BF3F
EDCF	STA (0C),Y	envoyer à l'écran
EDD1	DEY	
EDD2	CPY #FF	fin de la page atteinte ?
EDD4	BNE EDCF	non, on repart
EDD6	DEC 0D	oui, ajuster poids fort sur page précédente
EDD8	DEX	et décrémenter le compteur
EDD9	CPX #FF	et tester si fin
EDDB	BNE EDCF	(DEX/BPL EDCF aurait été mieux !)
EDDD	PLA	
EDDE	TAY	
EDDF	PLA	
EDE0	TAX	
EDE1	PLA	et récupérer les registres
EDE2	RTS	

PLACER FB CODE

Entrée: le FB code est en #212 dans b0-b1

Sortie: il est déplacé vers b6-b7 pour faciliter le test par N et V

X et Y inchangés

V1.1: sauve aussi le registre de pattern en #214.

EDE3	ASL 0212	
EDE6	ASL 0212	décaler FB code de b0-b1 vers b6-b7
EDE9	ASL 0212	
EDEC	ASL 0212	
EDEF	ASL 0212	avec six rotations à gauche
EDF2	ASL 0212	
EDF5	RTS	
.....	EED8	LDA 0213	prendre registre pattern
.....	EEDB	STA 0214	et le sauver
.....	EEDE	LSR 0212	
.....	EEE1	ROR 0212	décaler FB code de b0-b1 vers b6-b7
.....	EEE4	ROR 0212	avec 3 rotations à droite via C
.....	EEE7	RTS	

AFFICHER UN POINT (coordonnées X,Y)

Entrée: FB code en #212 (b0-b1)

X,Y contiennent les coordonnées du point.

Sortie: le point est affiché (selon FB code), #215 contient le sextet le concernant, et #10-#11 l'adresse de la ligne.

A et Y inchangés.

Remarque: cette routine est assez lente car elle impose une division par 40.

EDF6	PHA	EEE8	PHA	sauver A
EDF7	TYA	EEE9	TYA	
EDF8	PHA	EEEE	PHA	sauver Y
EDF9	JSR \$EDE3	EEEB	JSR \$EEDE	ajuster FB code
EDFC	JSR \$EFA6	EEEE	JSR \$F049	calculer motif du point
EDFF	JSR \$EF5B	EEF1	JSR \$F024	et afficher selon motif
EE02	PLA	EEF4	PLA	
EE03	TAY	EEF5	TAY	récupérer Y
EE04	PLA	EEF6	PLA	récupérer A
EE05	RTS	EEF7	RTS	

DRAW (CALCUL ET AFFICHAGE)

Entrée: #212:FB code

V1.0:#202-#203:DX
#204-#204:DY

V1.1:#2E1-#2E2:DX
#2E3-#2E4:DY

Sortie: A,X,Y inchangés sur V1.0.

Principe: on va tracer en décrivant l'axe pour lequel le déplacement est le plus grand. On pourra ainsi passer d'un point à un autre seulement en incrémentant une des coordonnées, et en calculant l'autre.

C'est le seul moyen pour tracer des droites verticales (la tangente serait infinie), et donc en fait de se ramener à une fonction.

Pour calculer le pas (la tangente en fait), il faut la valeur absolue de DX ou DY. Mais comme on ne se sert que du poids faible, le poids fort garde le signe du déplacement.

EE06	PHA	sauver A
EE07	TXA	
EE08	PHA	sauvr X
EE09	TYA	
EE0A	PHA	sauver Y

Ajuster les paramètres

EE0B LDA #213	
EE0E STA #214	sauver le registre PATTERN
EE11 JSR \$EDE3	EEF9 JSR \$EED8	ajuster FB code
EE14 BIT #203	EEFC BIT #2E2	DX positif ?
EE17 BPL EE24	EEFF BPL EF0B	oui, rien à faire
EE19 LDA #FF	EF01 LDA #FF	non, on complémente le poids faible
EE1B EOR #202	EF03 EOR #2E1	car c'est sa valeur absolue qu'on veut
EE1E STA #202	
EE21 INC #202	
.....	EF06 TAX	
.....	EF07 INX	
.....	EF08 STX #2E1	
EE24 BIT #205	EF0B BIT #2E4	DY positif ?
EE27 BPL EE34	EF0E BPL EF1A	oui, rien à faire
EE29 LDA #FF	EF10 LDA #FF	non, on complémente le poids faible
EE2B EOR #204	EF12 EOR #2E3	
EE2E STA #204	
EE31 INC #204	
.....	EE15 STA #305	
EE34 LDA #202	EF1A LDA #2E1	qui de DX ou DY est le plus grand ?
EE37 CMP #204	EF1D CMP #2E3	
EE3A BCC EE66	EF20 BCC EF31	c'est DY, on saute

Tracer en décrivant l'axe des X

EE3C LDA #00	
EE3E STA #C	
EE40 STA #201	
EE43 LDA #204	#0C-#0D=DY (##100)
EE46 STA #D	
EE48 LDA #202	
EE4B STA #200	et #200-#201=DX
EE4E JSR \$EEFF	calculer DY/DX (##100)
EE51 JSR \$EF31	arrondir le quotient (la tangente)
EE54 LDA #00	
EE56 STA #E	
EE58 STA #F	valeur de départ=#
EE5A STA #200	
EE5D LDX #202	prendre dans X le nombre de point à tracer
EE60 JSR \$EEBB	et tracer la droite
EE63 JMP \$EE8D	et finir...
.....	EF22 LDX #2E1	prendre DX

.....	EF25	BEQ	EF30	nul, on sort
.....	EF27	LDA	02E3	prendre DY
.....	EF2A	JSR	\$EF40	calculer DY/DX (##100)
.....	EF2D	JSR	\$EF84	et tracer la droite
.....	EF30	RTS		

Tracer en décrivant l'axe des Y

EE66	LDA	#00		
EE68	STA	0C		
EE6A	STA	0201		
EE6D	LDA	0202		
EE70	STA	0D	#0C-#0D=DX (##100)	
EE72	LDA	0204		
EE75	STA	0200	#200-#201=DY	
.....	EF31	LDX	02E3	si DY nul, on sort	
.....	EF34	BEQ	EF3F		
.....	EF36	LDA	02E1	prendre DX	
.....	EF39	JSR	\$EF40	et calculer DX/DY (##100)	
.....	EF3C	JSR	\$EF5C	et tracer la droite	
.....	EF3F	RTS			
.....	EF40	STA	0D	sauver DX ou DY	
.....	EF42	STX	0200	sauver DX ou DY	
.....	EF45	LDA	#00		
.....	EF47	STA	0C	annuler poids faibles	
.....	EF49	STA	0201	ou fort	
EE78	JSR	\$EEFF	EF4C	JSR \$EFC8	calculer DX/DY (##100) (ou DY/DX pour V1.1)
EE7B	JSR	\$EF31	EF4F	JSR \$EFAA	arrondir le quotient (la tangente)
EE7E	LDA	#00	EF52	LDA #00	
EE80	STA	0E	EF54	STA 0E	
EE82	STA	0F	EF56	STA 0F	valeur de départ=0
EE84	STA	0200	EF58	STA 0200	
EE87	LDX	0204	prendre le nombre de points à tracer	
EE8A	JSR	\$EE93	et tracer la droite	
EE8D	PLA			
EE8E	TAY		récupérer Y	
EE8F	PLA			
EE90	TAX		récupérer X	
EE91	PLA		récupérer A	
EE92	RTS		EF5B	RTS	

TRACER UNE DROITE SELON L'AXE DES Y

EE93	BIT 0205	EF5C	BIT 02E4	prendre signe de DY
EE96	BPL EE9E	EF5F	BPL EF67	positif, on saute
EE98	JSR \$EFF5	EF61	JSR \$F095	négatif, déplacer vers le haut
EE9B	JMP \$EEA1	EF64	JMP \$EF6A	et test de fin
EE9E	JSR \$EFE6	EF67	JSR \$F089	déplacer verticalement vers le bas
EEA1	JSR \$EEE3	EF6A	JSR \$EFAC	calculer le point suivant
EEA4	BEQ EEB4	EF6D	BEQ EF7D	c'est le même, test de fin
EEA6	BIT 0203	EF6F	BIT 02E2	sinon, tester déplacement selon X
EEA9	BPL EEB1	EF72	BPL EF7A	sauter si positif
EEAB	JSR \$F015	EF74	JSR \$F0B2	déplacer horizontalement à gauche
EEAE	JMP \$EEB4	EF77	JMP \$EF7D	et suite
EEB1	JSR \$F004	EF7A	JSR \$F0A1	déplacer horizontalement à droite
EEB4	JSR \$EF4D	EF7D	JSR \$F016	
EEB7	DEX	EF80	DEX	et décompter le nombre de positions
EEB8	BNE EE93	EF81	BNE EF5C	recommencer si pas fini
EEBA	RTS	EF83	RTS	

TRACER UNE DROITE SELON L'AXE DES X

EEBB	BIT 0203	EF84	BIT 02E2	tester signe de DX
EEBE	BPL EEC6	EF87	BPL EF8F	positif, sauter
EEC0	JSR \$F015	EF89	JSR \$F0B2	négatif, déplacer un point à gauche
EEC3	JMP \$EEC9	EF8C	JMP \$EF92	et suite
EEC6	JSR \$F004	EF8F	JSR \$F0A1	déplacer un point à droite
EEC9	JSR \$EEE3	EF92	JSR \$EFAC	calculer Y+DY
EECC	BEQ EEDC	EF95	BEQ EFA5	si pas changé, sauter
EECE	BIT 0205	EF97	BIT 02E4	tester signe de DY
EED1	BPL EED9	EF9A	BPL EFA2	positif, on saute
EED3	JSR \$EFF5	EF9C	JSR \$F095	négatif, déplacer vers le haut
EED6	JMP \$EEDC	EF9F	JMP \$EFA5	et suite
EED9	JSR \$EFE6	EFA2	JSR \$F039	déplacer vers le bas
EEDC	JSR \$EF4D	EFA5	JSR \$F016	afficher le point...
EEDF	DEX	EFA8	DEX	et décompter le nombre de points
EEE0	BNE EEBB	EFA9	BNE EF84	
EEE2	RTS	EFAB	RTS	

DRAW: CALCULER LE POINT SUIVANT

Entrée: #0C-#0D contient l'incrément (non signé), i.e la tangente
 #0E-#0F contient la position courante

Sortie: #0E-#0F contient sa nouvelle valeur

#200 et A contiennent le poids fort du résultat, éventuellement arrondi (si le poids fort est supérieur à 128)

Z=0 si le contenu de #200 a changé, c'est à dire si le poids fort a été changé.

EEE3	CLD	EFAC	CLD	interdire le mode décimal
EEE4	CLC	EFAD	CLC	
EEE5	LDA 0E	EFAE	LDA 0E	
EEE7	ADC 0C	EFB0	ADC 0C	
EEE9	STA 0E	EFB2	STA 0E	ajouter valeur courante et pas
EEEB	LDA 0F	EFB4	LDA 0F	
EEED	ADC 0D	EFB6	ADC 0D	
EEEF	STA 0F	EFB8	STA 0F	poids fort aussi
EEF1	BIT 0E	EFBA	BIT 0E	tester poids faible
EEF3	BPL EEF0	EFBC	BPL EFC1	si <128, pas d'arrondi
EEF5	CLC	EFBE	CLC	sinon, arrondir (+1)
EEF6	ADC #01	EFBF	ADC #01	
EEF8	CMP 0200	EFC1	CMP 0200	placer Z selon ancienne valeur
EEFB	STA 0200	EFC4	STA 0200	et sauver nouvelle valeur.
EEFE	RTS	EFC7	RTS	

DIVISION ENTIERE

Entrée: #0C-#0D et #200-#201 contiennent deux nombres non signés.

Sortie: #0C-#0D contient le quotient ($\#0C-\#0D/\#200-\#201$) et #0E-#0F le reste.
A, X et Y inchangés.

Principe: classique, mais formellement un peu compliqué car #0C-#0D sert à la fois de dividende original et de quotient.

Le principe est exactement identique à une division en décimal, avec la simplification qu'il n'y a que deux possibilités: soit le diviseur est inférieur au reste courant, soit il est plus grand, et on fait la soustraction. En décimal, il y a chaque fois dix chiffres à essayer.

EEFF	PHA	EFC8	PHA	
EF00	TXA	EFC9	TXA	
EF01	PHA	EFC4	PHA	
EF02	TYA	EFCB	TYA	
EF03	PHA	EFC4	PHA	sauver les registres
EF04	LDA #00	EFCD	LDA #00	
EF06	STA 0E	EFCF	STA 0E	reste (ou dividende courant) à 0

EF08 STA 0F	EFD1 STA 0F	
EF0A LDX #10	EFD3 LDX #10	le diviseur a 16 bits
EF0C ASL 0C	EFD5 ASL 0C	quotient multiplié par 2, et sortir
EF0E ROL 0D	EFD7 ROL 0D	un bit du dividende original
EF10 ROL 0E	EFD9 ROL 0E	ajuster nouveau dividende (reste courant)
EF12 ROL 0F	EFD3 ROL 0F	
EF14 LDA 0E	EFD5 LDA 0E	
EF16 SEC	EFD7 SEC	faire dividende moins diviseur
EF17 SBC 0200	EFE0 SBC 0200	
EF1A TAY	EFE3 TAY	
EF1B LDA 0F	EFE4 LDA 0F	
EF1D SBC 0201	EFE6 SBC 0201	et résultat dans YA
EF20 BCC EF28	EFE9 BCC EFF1	si dividende trop petit, suivant
EF22 INC 0C	EFEB INC 0C	sinon, ajuster résultat (b0=1)
EF24 STY 0E	EFE5 STY 0E	
EF26 STA 0F	EFEF STA 0F	et nouveau reste (dividende courant)
EF28 DEX	EFF1 DEX	16 bits passés ?
EF29 BNE EF0C	EFF2 BNE EFD5	non, recommencer
EF2B PLA	EFF4 PLA	
EF2C TAY	EFF5 TAY	
EF2D PLA	EFF6 PLA	
EF2E TAX	EFF7 TAX	
EF2F PLA	EFF8 PLA	récupérer les registres
EF30 RTS	EFF9 RTS	

ARRONDIR QUOTIENT (?)

Entrée: #0C-#0D, #0E-#0F, #200-#201 placés par la routine de division ci-dessus.

Sortie: #0C-#0D (quotient) arrondi d'après le reste et le diviseur.
A, X et Y inchangés.

Bogue: (?) par définition, le reste est inférieur au diviseur, et à fortiori au double du diviseur. Cette routine ne fera donc jamais rien.

Il aurait en fait fallu comparer le reste à la moitié du diviseur, ou le double du reste au diviseur, pour arrondir correctement. Curieux !

EF31 PHA	EFFA PHA	sauver A
EF32 ASL 0200	EFFB ASL 0200	
EF35 ROL 0201	EFFE ROL 0201	calculer le double du diviseur
EF38 LDA 0200	F001 LDA 0200	
EF3B SEC	F004 SEC	
EF3C SBC 0E	F005 SBC 0E	et lui retrancher le reste,

EF3E	LDA #201	F007	LDA #201	
EF41	SBC #F	F00A	SBC #F	
EF43	BCS EF4B	F00C	BCS F014	qui lui est toujours inférieur...
EF45	INC #C	F00E	INC #C	et on n'arrondi donc jamais le quotient.
EF47	BNE EF4B	F010	BNE F014	
EF49	INC #D	F012	INC #D	tout cela est-il bien normal ?
EF4B	PLA	F014	PLA	récupérer A
EF4C	RTS	F015	RTS	

AFFICHER UN POINT

Entrée: #212 contient le FB code
 #214 contient le motif courant du Pattern
 #215 contient le masque du point à afficher.

Sortie: #214 ajusté
 X inchangé.

EF4D	BIT #214	F016	BIT #214	tester bit sortant du pattern courant
EF50	CLC	F019	CLC	préparer pour réentrer un 0
EF51	BPL EF57	F01A	BPL F020	si 0, pas d'affichage, simplement rotation
EF53	JSR #EF5B	F01C	JSR #F024	afficher le point
EF56	SEC	F01F	SEC	il va rentrer un 1
EF57	ROL #214	F020	ROL #214	et décaler le pattern courant, cycliquement
EF5A	RTS	F023	RTS	

.....	F024	LDY #00	préparer index	
.....	F026	LDA (10),Y	prendre sextet courant	
.....	F028	AND #40	tester si attribut (b6=0)	
.....	F02A	BEQ #F048	oui, on sort	
.....	F02C	LDA #215	prendre motif point	
EF5B	BIT #212	F02F	BIT #212	tester FB code
EF5E	BMI EF6E	F032	BMI #F042	sauter si 2 ou 3
EF60	BVS EF68	F034	BVS #F03D	sauter si 1

FB code=0

EF62	JSR #EF94	traiter FB code=0	
.....	F036	EOR #FF	inverser le masque	
.....	F038	AND (10),Y	forcer point éteint	
.....	F03A	STA (10),Y	et sauver	
EF65	JMP #EF73	F03C	RTS	bien joué sur la V1.0

FB code=1

EF68 JSR \$EF84	traiter FB code=1
.....	F03D ORA (10),Y	forcer le point allumé
.....	F03F STA (10),Y	et sauver
EF6B JMP \$EF73	F041 RTS	
EF6E BVS EF73	F042 BVS \$F048	c'est tout si FB code=3

FB code =2

EF70 JSR \$EF74	traiter FB code=2
.....	F044 EOR (10),Y	changer la couleur du point
.....	F046 STA (10),Y	et sauver

FB code =3 (dur !)

EF73 RTS	F046 RTS
----------	----------

EF74 LDY #02	
EF76 LDA (10),Y	prendre sextet courant
EF78 AND #40	et tester si attribut (b4=0)
EF7A BEQ EF83	oui,on sort
EF7C LDA (10),Y	prendre sextet courant
EF7E EOR 0215	inverser le bit concerné
EF81 STA (10),Y	et replacer
EF83 RTS	

EF84 LDY #00	
EF86 LDA (10),Y	
EF88 AND #40	
EF8A BEQ EF93	sortir si attribut vidéo
EF8C LDA 0215	prendre motif
EF8F ORA (10),Y	et forcer le point
EF91 STA (10),Y	et resauver
EF93 RTS	

EF94 LDY #00	
EF96 LDA (10),Y	
EF98 AND #40	
EF9A BEQ EFA5	sortir si attribut vidéo
EF9C LDA 0215	prendre motif
EF9F EOR #FF	et inverser le masque
EFA1 AND (10),Y	forcer le point à 0

EFA3 STA (10),Y et écrire
 EFA5 RTS

CALCULER MOTIF ET ADRESSE DU POINT

Entrée: X et Y contiennent les coordonnées horizontale et verticale du point désiré

Sortie: #10-#11 contient l'adresse du sextet qui comprend le point
 #0215 contient le masque du point dans le septet
 A et Y inchangés.

EFA6 CLD	F049 CLD	pas décimal (une fois de plus !)
EFA7 PHA	F04A PHA	sauver A
EFA8 TYA	F04B TYA	
EFA9 PHA	F04C PHA	sauver Y
EFAA JSR \$F400	F04D JSR \$F731	calculer 40xA
EFAE CLC	F050 CLC	
EFAE ADC #00	F051 ADC #00	très utile ! (à cause d'une étiquette ??)
EFB0 STA 10	F053 STA 10	ajouter #A000
EFB2 TYA	F055 TYA	et #0-#11 contient l'adresse du début
EFB3 ADC #A0	F056 ADC #A0	de la ligne demandée
EFB5 STA 11	F058 STA 11	
EFB7 LDA #00	F05A LDA #00	
EFB9 STA 0D	F05C STA 0D	
EFBB STA 0201	F05E STA 0201	
EFBE STX 0C	F061 STX 0C	#0C-#0D=X
EFC0 LDA #06	F063 LDA #06	
EFC2 STA 0200	F065 STA 0200	#200-#201=6
EFC5 JSR \$EEFF	F068 JSR \$EFC8	calculer X/6, soit la position dans la ligne
EFC8 CLC	F06B CLC	
EFC9 LDA 0C	F06C LDA 0C	prendre la position
EFCB ADC 10	F06E ADC 10	ajouter à adresse de la ligne
EFCD STA 10	F070 STA 10	on obtient l'adresse du point
EFCF LDA #00	F072 LDA #00	répercuter dans le poids fort
EFD1 ADC 11	F074 ADC 11	(BCC/INC 11 aurait eu plus d'effet !)
EFD3 STA 11	F076 STA 11	
EFD5 LDA #20	F078 LDA #20	préparer motif pour point à droite
EFD7 LDY 0E	F07A LDY 0E	prendre le reste (0 à 5)
EFD9 BEQ EFD9	F07C BEQ F082	si nul, la position est la bonne, on sort
EFD8 LSR A	F07E LSR A	motif point à droite
EFD9 DEY	F07F DEY	reste-1
EFD0 BCC EFD9	F080 BCC F07C	inconditionnel: on continue...

EFD	STA 0215	F082	STA 0215	sauver motif du point
EFE2	PLA	F085	PLA	
EFE3	TAY	F086	TAY	récupérer Y
EFE4	PLA	F087	PLA	récupérer A
EFE5	RTS	F088	RTS	

DEPLACER VERS LE BAS

Action: calcule l'adresse et le masque du point au dessous du point courant.

EFE6	CLD	pas de mode décimal	
EFE7	CLC	F089	CLC	
EFE8	LDA 10	F08A	LDA 10	
EFEA	ADC #28	F08C	ADC #28	
EFEc	STA 10	F08E	STA 10	adresse du sextet + 40 (ligne suivante)
EFEe	LDA 11	F090	BCC F094	
EFF0	ADC #00	F092	INC 11	
EFF2	STA 11		
EFF4	RTS	F094	RTS	

DEPLACER VERS LE HAUT

Action: calcule l'adresse et le masque du point au dessus du point courant.

EFF5	CLD		
EFF6	SEC	F095	SEC	
EFF7	LDA 10	F096	LDA 10	
EFF9	SBC #28	F098	SBC #28	
EFFB	STA 10	F09A	STA 10	adresse du sextet -40 (ligne précédente)
EFFD	LDA 11	F09C	BCS F0A0	
EFFF	SBC #00	F09E	DEC 11	
F001	STA 11		
F003	RTS	F0A0	RTS	

DEPLACER VERS LA DROITE

Action: calcule l'adresse et le masque du point à droite du point courant.

F004	LSR 0215	F0A1	LSR 0215	décaler le motif à droite
F007	BCC F014	F0A4	BCC F0B1	si le point ne 'sort' pas,c'est tout

F009 LDA #20	F0A6 LDA #20	
F00B STA 0215	F0A8 STA 0215	sinon, motif=point le plus à gauche
F00E INC 10	F0AB INC 10	mais du sextet suivant
F010 BNE F014	F0AD BNE F0B1	
F012 INC 11	F0AF INC 11	
F014 RTS	F0B1 RTS	

DEPLACER VERS LA GAUCHE

Action: calcule l'adresse et le masque à gauche du point courant.

F015 ASL 0215	F0B2 ASL 0215	décaler le motif à gauche
F018 BIT 0215	F0B5 BIT 0215	et tester si le point 'sort' à gauche
F01B BVC F02C	F0B8 BVC F0C7	non, on sort
F01D LDA #01	F0BA LDA #01	
F01F STA 0215	F0BC STA 0215	oui, motif =point le plus à droite
F022 DEC 10	
F024 LDA 10	
F026 CMP #FF	
F028 BNE F02C	mais du sextet précédent
F02A DEC 11	
.....	F0BF LDA 10	
.....	F0C1 BNE F0C5	
.....	F0C3 DEC 11	
.....	F0C5 DEC 10	
F02C RTS	F0C7 RTS	

'CURSET' (COMMANDE)

Entrée: #2E1-#2E2 contient la position horizontale
 #2E3-#2E4 contient la position verticale
 #2E5-#2E6 contient le FB code

Sortie: #2E0 incrémenté si erreur de paramètre.

Remarque: assez lent car nécessitant une division.

F02D LDA #04	F0C8 LDA #04	
F02F LDX #E5	F0CA LDX #E5	indexer #2E5
F031 JSR \$F264	F0CC JSR \$F2F8	FB code plus petit que 4 ?
F034 BCS F060	F0CF BCS F0F9	non, erreur
F036 LDA 02E5	F0D1 LDA 02E5	

F039 STA 0212	F0D4 STA 0212	oui, sauver FB code
F03C LDA #F0	F0D7 LDA #F0	240
F03E LDX #E1	F0D9 LDX #E1	indexer #2E1
F040 JSR \$F264	F0DB JSR \$F2F8	coordonnée horizontale plus petite que 240
F043 BCS F060	F0DE BCS F0F9	non, erreur
F045 LDA #C8	F0E0 LDA #C8	200
F047 LDX #E3	F0E2 LDX #E3	indexer #2E3
F049 JSR \$F264	F0E4 JSR \$F2F8	coordonnée verticale plus petite que 200 ?
F04C BCS F060	F0E7 BCS F0F9	non, erreur
F04E LDX 02E1	F0E9 LDX 02E1	
F051 STX 0219	F0EC STX 0219	placer nouvelle coordonnée horizontale
F054 LDY 02E3	F0EF LDY 02E3	
F057 STY 021A	F0F2 STY 021A	et verticale
F05A JSR \$EDF6	F0F5 JSR \$EEE8	calculer adresse et motif du curseur
F05D JMP \$F063	F0F8 RTS	
F060 INC 02E0	F0F9 INC 02E0	si erreur, incrémenter #2E0 (1 normalement)
F063 RTS	F0FC RTS	

'CURMOV' (COMMANDE)

Entrée: #2E1-#2E2 contient le déplacement horizontal (signé)
#2E3-#2E4 contient le déplacement vertical (signé)
#2E5-#2E6 contient le FB code

Sortie: #2E0 incrémenté si erreur dans les paramètres.

F064 JSR \$F276	F0FD JSR \$F30A	vérifier les paramètres relatifs
F067 BCS F075	F100 BCS F10C	et sortir si erreur
F069 LDX 0219	F102 LDX 0219	
F06C LDY 021A	F105 LDY 021A	prendre nouvelles coordonnées
F06F JSR \$EDF6	F108 JSR \$EEE8	et calculer adresse et motif
F072 JMP \$F078	F10B RTS	
F075 INC 02E0	F10C INC 02E0	
F078 RTS	F10F RTS	

'DRAW' (COMMANDE)

Entrée: #2E1-#2E2 contient le déplacement horizontal (signé)
#2E3-#2E4 contient le déplacement vertical (signé)
#2E5-#2E6 contient le FB code.

Sortie: #2E0 incrémenté si paramètres incorrects.

F079 JSR \$F276	F110 JSR \$F30A	vérifier les paramètres relatifs
F07C BCS F08F	F113 BCS F119	et sortir si erreur
F07E LDX #04	
F080 LDA 02E0,X	
F083 STA 0201,X	
F086 DEX	transfert des paramètres dans zone travail
F087 BNE F080	
F089 JSR \$EE06	F115 JSR \$EEF8	calcul et tracé de la droite
F08C JMP \$F092	F118 RTS	
F08F INC 02E0	F119 INC 02E0	
F092 RTS	F11C RTS	

'PATTERN' (COMMANDE)

Entrée: #2E1-#2E2 contient le motif.

Sortie: #2E0 incrémenté si paramètre trop grand.

F093 LDX 02E2	F11D LDX 02E2	paramètre négatif ou trop grand ?
F096 BNE F0A1	F120 BNE F129	oui, erreur
F098 LDX 02E1	F122 LDX 02E1	prendre argument
F09B STX 0213	F125 STX 0213	comme registre de pattern
F09E JMP \$F0A4	F128 RTS	
F0A1 INC 02E0	F129 INC 02E0	
F0A4 RTS	F12C RTS	

'CHAR' (COMMANDE)

Entrée: #2E1-#2E2 contient le code ASCII du caractère à afficher

#2E3-#2E4 contient le numéro du jeu de caractère.

#2E5-#2E6 contient le FB code.

Sortie: #2E0 incrémenté si paramètres incorrects.

F0A5 LDX 02E2	F12D LDX 02E2	si code trop grand ou négatif
F0A8 BNE F0E7	F130 BNE F16D	erreur
F0AA LDX 02E1	F132 LDX 02E1	prendre code demandé
F0AD CPX #20	F135 CPX #20	si code de controle, erreur
F0AF BCC F0E7	F137 BCC F16D	
F0B1 CPX #80	F139 CPX #80	si >128
F0B3 BCS F0E7	F13B BCS F16D	erreur aussi
F0B5 LDA #02	F13D LDA #02	

F0B7 LDY #E3	F13F LDX #E3	indexer #2E3
F0B9 JSR \$F264	F141 JSR \$F2F8	jeu de caractère 0 ou 1 ?
F0BC BCS F0E7	F144 BCS F16D	non, erreur
F0BE LDA #04	F146 LDA #04	
F0C0 LDX #E5	F148 LDX #E5	indexer #2E5
F0C2 JSR \$F264	F14A JSR \$F2F8	FB code plus petit que 4 ?
F0C5 BCS F0E7	F14D BCS F16D	non, erreur
F0C7 LDA 0219	F14F LDA 0219	prendre coordonnée horizontale
F0CA CMP #E9	F152 CMP #EB	comparer à 235 (240-6 (largeur caractère))
F0CC BCS F0E7	F154 BCS F16D	si au delà, erreur
F0CE LDA 021A	F156 LDA 021A	coordonnée verticale
F0D1 CMP #C1	F159 CMP #C1	comparer à 193 (200-8 (hauteur caractère))
F0D3 BCS F0E7	F15B BCS F16D	sauter si érrcut
F0D5 JSR \$F0EB	F15D JSR \$F171	calculer adresse du caractère
F0D8 JSR \$F115	F160 JSR \$F19B	afficher le caractère
F0DB LDX 0219	F163 LDX 0219	
F0DE LDY 021A	F166 LDY 021A	prendre coordonnées curseur
F0E1 JSR \$EFA6	F169 JSR \$FB49	récupérer adresse et motif du curseur
F0E4 JMP \$F0EA	F16C RTS	
F0E7 INC 02E0	F169 INC 02E0	
F0EA RTS	F170 RTS	

CALCULER ADRESSE D'UN CARACTERE

F0EB CLD	F171 CLD	
F0EC LDA 02E5	F172 LDA 02E5	prendre FB code
F0EF STA 0212	F175 STA 0212	et sauver
F0F2 JSR \$EDE3	F178 JSR \$EED3	et ajuster FB code
F0F5 LDA 02E1	F17B LDA 02E1	prendre code ASCII
F0F8 STA 0C	F17E STA 0C	et sauver
F0FA LDA #00	F183 LDA #03	poids fort =0
F0FC STA 0D	F182 STA 0D	
F0FE LDX #03	F184 LDX #03	3 décalages= #8
F100 ASL 0C	F186 ASL 0C	
F102 ROL 0D	F188 ROL 0D	
F104 DEX	F18A DEX	calculer déplacement dans la table
F105 BNE F100	F18B BNE F186	(code#8)
F107 LDA 02E3	F18D LDA 02E3	prendre numéro du jeu
F10A ASL A	F190 ASL A	#2=0 ou 2
F10B ASL A	F191 ASL A	#4=0 ou 4 (#0000 ou #0400 car poids fort)
F10C CLC	F192 CLC	
F10D ADC #98	F193 ADC #98	ajouter à adresse de base de la table
F10F CLC	F195 CLC	

F110 ADC ØD	F196 ADC ØD	et à déplacement (le poids faible
F112 STA ØD	F198 STA ØD	ne bouge pas)
F114 RTS	F19A RTS	

AFFICHER UN CARACTERE

Entrée: #ØC-#ØD contient son adresse dans la table des caractères

Sortie: rien de spécial.

.....	F19B CLD	
F115 LDY #ØØ	F19C LDY #ØØ	
F117 STY ØF	F19E STY ØF	indiquer premier octet de la définition
F119 LDA (ØC),Y	F1A0 LDA (ØC),Y	saisir motif du caractère
F11B STA ØE	F1A2 STA ØE	et sauver
F11D JSR \$F2C3	F1A4 JSR \$F35D	sauver motif curseur
F120 ROL ØE	F1A7 ROL ØE	
F122 ROL ØE	F1A9 ROL ØE	décaler (éviter b7 et b6 inutiles)
F124 LDX #Ø6	F1AB LDX #Ø6	il y a six points par octet
F126 ROL ØE	F1AD ROL ØE	sortir un point
F128 BCC F12D	F1AF BCC F1B4	si Ø, on ne fait rien
F12A JSR \$EF5B	F1B1 JSR \$FØ24	afficher le point sans le pattern
F12D JSR \$FØØ4	F1B4 JSR \$FØA1	et déplacer à droite
F130 DEX	F1B7 DEX	et pour les six points
F131 BNE F126	F1B8 BNE F1AD	
F133 JSR \$F2D4	F1BA JSR \$F36E	récupérer motif 1er point
F136 JSR \$EFE6	F1BD JSR \$FØ89	déplacer vers le bas
F139 LDY ØF	F1C0 LDY ØF	prendre numéro de l'octet
F13B INY	F1C2 INY	on prépare le suivant
F13C CPY #Ø8	F1C3 CPY #Ø8	c'était le dernier ?
F13E BNE F117	F1C5 BNE F19E	non, on recommence
F140 RTS	F1C7 RTS	

EVALUER 'COULEUR' D'UN POINT

Entrée: #2E1-#2E2: coordonnée horizontale du point demandé
 #2E3-#2E4: coordonnée verticale du point demandé

Sortie: #2E1-#2E2=Ø si le point est éteint ou #FFFF (soit -1) s'il est allumé.

Remarque: assez lent puisque nécessitant une division.

F141 LDA #F0	F1C8 LDA #F0	240
F143 LDX #E1	F1CA LDX #E1	indexer #2E1
F145 JSR \$F264	F1CC JSR \$F2F8	vérifier horizontal plus petit que 240
F148 BCS F17B	F1CF BCS F200	non, erreur
F14A LDA #C8	F1D1 LDA #C8	200
F14C LDX #E3	F1D3 LDX #E3	indexer #2E3
F14E JSR \$F264	F1D5 JSR \$F2F8	vérifier vertical plus petit que 200
F151 BCS F17B	F1D8 BCS F200	non, erreur
F153 LDX 02E1	F1DA LDX 02E1	
F156 STX 0219	F1DD STX 0219	
F159 LDY 02E3	F1E0 LDY 02E3	
F15C STY 021A	F1E3 STY 021A	
F15F JSR \$EFA6	F1E6 JSR \$F049	évaluer motif du point demandé
F162 LDY #00	F1E9 LDY #00	
F164 LDA (10),Y	F1EB LDA (10),Y	prendre sextet
F166 AND 0215	F1ED AND 0215	et isoler le bit concerné
F169 BEQ F170	F1F0 BEQ F1F7	si éteint, retourner 00
F16B LDA #FF	F1F2 LDA #FF	si allumé, retourner -1
F16D JMP \$F172	F1F4 JMP \$F1F9	
F170 LDA #00	F1F7 LDA #00	inutile (on vient de BEQ !)
F172 STA 02E1	F1F9 STA 02E1	
F175 STA 02E2	F1FC STA 02E2	sauver résultat
F178 JMP \$F17E	F1FF RTS	
F17B INC 02E0	F200 INC 02E0	
F17E RTS	F203 RTS	

'PAPER' (COMMANDE)

Entrée: #2E1-#2E2 contient la valeur de la couleur de fond.

Sortie: rien de spécial

F17F LDA #10	F204 LDA #10	
F181 STA 0C	F206 STA 0C	masque pour attribut de fond= %00010BVR
F183 LDA #00	F208 LDA #00	
F185 STA 0D	F20A STA 0D	et à placer sur colonne 0
F187 JSR \$F197	F20C JSR \$F21C	et agir en conséquence
F18A RTS	F20F RTS	

'INK' (COMMANDE)

Entrée: #2E1-#2E2 contient la couleur d'encre

Sortie: rien de spécial.

F18B LDA #00	F210 LDA #00	masque pour attribut encre =%00000BVR
F18D STA 0C	F212 STA 0C	
F18F LDA #01	F214 LDA #01	et à placer sur colonne 1
F191 STA 0D	F216 STA 0D	
F193 JSR \$F197	F218 JSR \$F21C	
F196 RTS	F21B RTS	

INK/PAPER SOUS ROUTINE

F197 LDA #08	F21C LDA #08	
F199 LDX #E1	F21E LDX #E1	indexer #2E1
F19B JSR \$F264	F220 JSR \$F2F8	vérifier couleur de 0 à 7
F19E BCS F1E1	F223 BCS F264	non, erreur
F1A0 JSR \$F2C3	F225 JSR \$F35D	sauver #10-#11
F1A3 LDA 02E1	F228 LDA 02E1	prendre couleur
F1A6 ORA 0C	F22B ORA 0C	et modifier selon attribut désiré
F1A8 STA 0202	F22D STA 0202	et sauver
F1AB LDX 021F	F230 LDX 021F	prendre drapeau de mode
F1AE BNE F1C2	F233 BNE F247	sauter si HIRES
F1B0 LDX 0D	F235 LDX 0D	mode TEXT:prendre index
F1B2 STA 026B,X	F237 STA 026B,X	et sauver nouvel attribut dans registres
F1B5 LDA #A8	F23A LDA #A8	calculer adresse ,soit #BBAB ou #BBA9
F1B7 CLC	F23C CLC	
F1B8 ADC 0D	F23D ADC 0D	a;ajouter colonne désirée
F1BA TAX	F23F TAX	poids faible dans X
F1BB LDY #BB	F240 LDY #BB	poids fort dans X
F1BD LDA #1B	F242 LDA #1B	et 27 lignes à colorier
F1BF JMP \$F1CC	F244 JMP \$F251	(ou BNE) finir
F1C2 LDA #00	F247 LDA #00	
F1C4 CLC	F249 CLC	
F1C5 ADC 0D	F24A ADC 0D	
F1C7 TAX	F24C TAX	calculer adresse de base (#A000 ou #A001)
F1C8 LDY #A0	F24D LDY #A0	dans XY
F1CA LDA #C8	F24F LDA #C8	et 200 lignes à colorier

Colorier A lignes à l'adresse XY

F1CC STA 0200	F251 STA 0200	sauver compteur ligne
F1CF STX 10	F254 STX 10	
F1D1 STY 11	F256 STY 11	et adresse de base
F1D3 LDA #01	F258 LDA #01	

F1D5 STA 0201	F25A STA 0201	indiquer un seul sextet
F1D8 JSR \$F23A	F25D JSR \$F2CD	et faire comme FILL
F1DB JSR \$F2D4	F260 JSR \$F36E	récupérer #10-#11
F1DE JMP \$F1E4	F263 RTS	
F1E1 INC 02E0	F264 INC 02E0	
F1E4 RTS	F267 RTS	

'FILL' (COMMANDE)

Entrée: #2E1-#2E2 contient le nombre de lignes à remplir
 #2E3-#2E4 contient le nombre de sextets à remplir
 #2E5-#2E6 contient la valeur de remplissage.

Sortie: #2E0 incrémenté si erreur dans les paramètres.

F1E5 CLD	F268 CLD	
.....	F269 LDA 02E3	prendre largeur en sextet
.....	F26C STA 0201	et sauver
.....	F26F BEQ F2C9	si nul, erreur
.....	F271 LDY #00	calculer position en sextet du curseur
.....	F273 LDA 0219	prendre coordonnée curseur
.....	F276 SEC	
.....	F277 SBC #06	et enlever un sextet
.....	F279 BCC F27F	sortir si <0
.....	F27B INY	sinon, sextet suivant
.....	F27C JMP \$F276	et on continue
.....	F27F TYA	position en sextet dans A
.....	F280 CLC	
.....	F281 ADC 02E3	ajouter le nombre désiré
.....	F284 TAY	et on sauve
.....	F285 LDA 02E4	
.....	F288 ADC #00	ajuster poids fort aussi
.....	F28A BNE F2C9	si négatif ou trop grand, erreur
.....	F28C CPY #29	vérifier pas plus de 41 sextet par ligne...
.....	F28E BCS F2C9	et erreur si oui
.....	F290 LDA 02E6	prendre code de remplissage, poids fort
.....	F293 BNE F2C9	et erreur si négatif ou trop grand
F1E6 LDA 02E1	F295 LDA 02E1	prendre le nombre de lignes
F1E9 STA 0200	F298 STA 0200	et sauver
F1EC BEQ F236	F29B BEQ F2C9	si aucune ligne, erreur
F1EE CLC	F29D CLC	
F1EF ADC 021A	F29E ADC 021A	plus coordonnée verticale
F1F2 TAY	F2A1 TAY	dans Y (limite basse)

F1F3	LDA 02E2	F2A2	LDA 02E2	
F1F6	ADC #00	F2A5	ADC #00	poids fort aussi
F1F8	BNE F236	F2A7	BNE F2C9	si négatif ou déjà trop grand, erreur
F1FA	CPY #C9	F2A9	CPY #C9	verifier =< 201
F1FC	BCS F236	F2AB	BCS F2C9	non, erreur
F1FE	LDA 02E3		prendre nombre de sextets
F201	STA 0201		et sauver
F204	BE0 F236		si nul, erreur
F206	LDY #00		calculer position en septet du curseur
F208	LDA 0219		prendre coordonnée horizontale:
F20B	SEC		
F20C	SBC #06		on enlève un sextet
F20E	BCC F214		si <0, on a trouvé, c'est dans Y
F210	INY		non, indiquer sextet suivant
F211	JMP \$F20B		et continuer
F214	TYA		position dans A
F215	CLC		
F216	ADC 02E3		ajouter position demandée
F219	TAY		dans Y
F21A	LDA 02E4		
F21D	ADC #00		poids fort aussi
F21F	BNE F236		si négatif ou déjà trop grand, erreur
F221	CPY #29		et tester inférieur à 41
F223	BCS F236		non, erreur
F225	LDA 02E6		prendre poids fort du code de remplissage
F228	BNE F236		si négatif ou trop grand, erreur
.....		F2AD	CPY #C8	nouvelle coordonnée verticale en bas ?
.....		F2AF	BNE F2B3	non, c'est bon
.....		F2B1	LDY #00	oui, alors en haut
.....		F2B3	STY 021A	et sauver nouvelle coordonnée
F22A	LDA 02E5	F2B6	LDA 02E5	prendre code de remplissage
F22D	STA 0202	F2B9	STA 0202	et sauver pour travail
F230	JSR \$F23A	F2BC	JSR \$F2CD	effectuer le FILL
.....		F2BF	LDY 021A	
.....		F2C2	LDX 0219	
.....		F2C5	JSR \$F049	placer adresse et motif du nouveau curseur
F233	JMP \$F239	F2C8	RTS	
F236	INC 02E0	F2C9	INC 02E0	
F239	RTS	F2CC	RTS	

FILL (CALCUL ET AFFICHAGE)

Entrée: #10-#11 contient l'adresse du premier octet à 'colorier'

#200 contient le nombre de lignes à remplir
 #201 contient le nombre de sextets par ligne
 #202 contient la valeur de remplissage

.....	F2CD	CLD		
F23A	LDA #202	F2CE	LDA #202	prendre code de remplissage
F23D	LDY #00	F2D1	LDY #00	indexer début
F23F	STA (10),Y	F2D3	STA (10),Y	sauver à l'écran
F241	INY	F2D5	INY	sextet suivant
F242	CPY #201	F2D6	CPY #201	vérifier pas in
F245	BNE F23F	F2D9	BNE F2D3	non, on continue
F247	JSR \$EFE6	F2DB	JSR \$F009	oui, se placer ligne suivante
F24A	DEC #200	F2DE	DEC #200	vérifier pas fini
F24D	BNE F23A	F2E1	BNE F2CE	non, on repart
F24F	RTS	F2E3	RTS	

TESTER PARAMETRE NON NUL ET ASSEZ PETIT

Entrée: A contient la valeur limite (exclue)
 X indexe le paramètre en page 2

Sortie: C=1 si erreur (paramètre trop grand ou nul)

F250	STA #204	F2E4	STA #204	sauver maxi permis
F253	LDA #201,X	F2E7	LDA #201,X	si poids fort non nul
F256	BNE F262	F2EA	BNE F2F6	alors trop grand ou négatif: erreur
F258	LDA #200,X	F2EC	LDA #200,X	prendre valeur
F25B	BEQ F262	F2EF	BEQ F2F6	si nulle, erreur aussi
F25D	CMP #204	F2F1	CMP #204	sinon, comparer à limite
F260	BCC F263	F2F4	BCC F2F7	ou...RTS !
F262	SEC	F2F6	SEC	
F263	RTS	F2F7	RTS	

TESTER PARAMETRE ASSEZ PETIT

Entrée: A contient la valeur (exclue) limite du parametre
 X indexe un paramètre en page 2.

Sortie: C=1 si paramètre trop grand.

F264	STA #204	F2F8	STA #204	sauver valeur limite
F267	LDA #201,X	F2FB	LDA #201,X	prendre poids fort

F26A	BNE F274	F2FE	BNE F308	si négatif ou déjà trop grand, erreur
F26C	LDA 0200,X	F300	LDA 0200,X	
F26F	CMP 0204	F303	CMP 0204	sinon, comparer à valeur limite
F272	BCC F275	F306	BCC F309	ou RTS...
F274	SEC	F308	SEC	
F275	RTS	F309	RTS	

DRAW:VERIFICATION DES PARAMETRES

Entrée: paramètres en #02E1-#02E6

Sortie: C=1 si paramètres invalides, C=0 sinon.

F276	LDA #04	F30A	LDA #04	FB code doit être inférieur à 4
F278	LDX #E5	F30C	LDX #E5	indexer FB code
F27A	JSR \$F264	F30E	JSR \$F2F8	et tester
F27D	BCS F2C2	F311	BCS F35C	sortir, C=1 si pas bon
F27F	LDA #00		
F281	STA 0201		
F284	STA 0203		annuler poids forts
F287	LDA 0219		prendre position horizontale curseur hires
F28A	STA 0200		et sauver
F28D	LDA 021A		idem position verticale
F290	STA 0202		
F293	LDX #00		indexer #200
F295	LDY #E1		indexer #2E1
F297	JSR \$EC95		et faire addition
.....	F313	CLC		calculer deuxième extrémité de la droite
.....	F314	LDA 02E1		déplacement horizontal
.....	F317	ADC 0219		plus position curseur
.....	F31A	STA 0200		et on sauve
.....	F31D	LDA 02E2		
.....	F320	ADC #00		poids fort aussi
.....	F322	STA 0201		et on sauve
.....	F325	LDX #00		indexer #200-#201
F29A	LDA #F0	F327	LDA #F0	pas plus de 240
F29C	JSR \$F264	F329	JSR \$F2F8	et tester
F29F	BCS F2C2	F32C	BCS F35C	si pas bon, on sort
F2A1	LDX #02		indexer #202-#203
F2A3	LDY #E3		à ajouter à #2E3-#2E4
F2A5	JSR \$EC95		et faire l'addition
.....	F32E	CLC		calculer coordonnée verticale
.....	F32F	LDA 02E3		de l'extrémité de la droite

.....	F332	ADC	021A			
.....	F335	STA	0202	dans #202-#203		
.....	F338	LDA	02E4			
.....	F33B	ADC	#00			
.....	F33D	STA	0203			
.....	F340	LDX	#02	indexer #202-#203		
F2A8	LDA	#C8	F342	LDA	#C8	pas plus de 200
F2AA	JSR	\$F264	F344	JSR	\$F2F8	et faire le test
F2AD	BCS	F2C2	F347	BCS	F35C	sortir si trop loin
F2AF	LDA	02E5	F349	LDA	02E5	prendre FB code
F2B2	STA	0212	F34C	STA	0212	et le sauver
F2B5	LDA	0200	F34F	LDA	0200	récupérer nouvelle position du curseur
F2B8	STA	0219	F352	STA	0219	horizontale
F2BB	LDA	0202	F355	LDA	0202	
F2BE	STA	021A	F358	STA	021A	puis horizontale
F2C1	CLC		F35B	CLC		inutile:indiquer paramètres valides.
F2C2	RTS		F35C	RTS		

SAUVER ADRESSE ET MASQUE COURANT

F2C3	LDA	10	F35D	LDA	10	prendre pointeur adresse du curseur
F2C5	STA	0216	F35F	STA	0216	et le sauver (poids faible)
F2C8	LDA	11	F362	LDA	11	
F2CA	STA	0217	F364	STA	0217	idem poids fort
F2CB	LDA	0215	F367	LDA	0215	sauver aussi motif courant
F2D0	STA	0218	F36A	STA	0218	
F2D3	RTS		F36D	RTS		

RECUPERER ADRESSE ET MASQUE COURANT

F2D4	LDA	0216	F36E	LDA	0216	
F2D7	STA	10	F371	STA	10	
F2D9	LDA	0217	F373	LDA	0217	
F2DC	STA	11	F376	STA	11	récupérer pointeur adresse curseur
F2DE	LDA	0218	F378	LDA	0218	
F2E1	STA	0215	F37B	STA	0215	et le motif courant
F2E4	RTS		F37E	RTS		

'CIRCLE' (COMMANDE)

Entrée: #2E1-#2E2 contient le rayon

#2E3-#2E4 contient le FB code

Sortie: #2E0 a été incrémenté si le cercle sortait de l'écran (il n'est dans ce cas pas tracé), et sinon le cercle a été tracé.

#10-#11 et #215 ne sont pas affectés.

.....	F37F	CLD	inutile			
F2E5	LDA	02E2	F380	LDA	02E2	poids fort du rayon
F2E8	BNE	F32D	F383	BNE	F3C2	si rayon négatif ou > 255, erreur
F2EA	LDA	02E1	F385	LDA	02E1	poids faible du rayon
F2ED	BEQ	F32D	F388	BEQ	F3C2	si rayon nul, erreur
F2EF	LDA	0219	F38A	LDA	0219	si le curseur n'est pas assez loin
F2F2	CMP	02E1	F38D	CMP	02E1	le cercle sort à gauche
F2F5	BCC	F32D	F390	BCC	F3C2	et erreur
F2F7	CLC		F392	CLC		
F2F8	ADC	02E1	F393	ADC	02E1	calculer point extrême droite
F2FB	CMP	#F0	F396	CMP	#F0	si le cercle sort à droite
F2FD	BCS	F32D	F398	BCS	F3C2	erreur évidemment
F2FF	LDA	021A	F39A	LDA	021A	
F302	CMP	02E1	F39D	CMP	02E1	si le curseur est trop haut,
F305	BCC	F32D	F3A0	BCC	F3C2	le cercle sort en haut et erreur
F307	CLC		F3A2	CLC		
F308	ADC	02E1	F3A3	ADC	02E1	calculer point le plus bas
F30B	CMP	#C8	F3A6	CMP	#C8	
F30D	BCS	F32D	F3A8	BCS	F3C2	et erreur si le cercle sort en bas
F30F	LDX	#E3	F3AA	LDX	#E3	indexer #2E3 (FB code)
F311	LDA	#04	F3AC	LDA	#04	que l'on veut plus petit que 4
F313	JSR	\$F264	F3AE	JSR	\$F2F8	effectuer le test
F316	BCS	F32D	F3B1	BCS	F3C2	et erreur si pas bon
F318	LDA	02E3	F3B3	LDA	02E3	prendre FB code
F31B	STA	0212	F3B6	STA	0212	et le sauver
F31E	JSR	\$EDE3	F3B9	JSR	\$EED8	ajuster FB code
F321	LDA	0213			
F324	STA	0214			sauver le registre motif
F327	JSR	\$F331	F3BC	JSR	\$F3C6	calcul et affichage du cercle
F32A	JMP	\$F330	F3BF	JMP	\$F3C5	ou...RTS: c'est fini
F32D	INC	02E0	F3C2	INC	02E0	indiquer erreur
F330	RTS		F3C5	RTS		

CIRCLE (CALCUL ET AFFICHAGE)

Entrée: les paramètres sont positionnés comme pour la routine précédente, mais leur validité n'est pas testée.

Sortie: le cercle est tracé... les paramètres du curseur n'ont pas changés (#10-#11 et #215)

Algorithme: à partir des coordonnées du centre (Cx et Cy) on calcule les coordonnées du premier point, le sommet du cercle (Sx et Sy), pour placer le curseur en absolu. A partir de maintenant, on va travailler en relatif, et d'abord calculer les coordonnées du sommet en relatif (S'x=0 et S'y=R).

On va ensuite calculer Dx et Dy (les déplacements entre deux points successifs), et ainsi obtenir les nouvelles coordonnées relatives (S'x=S'x+Dx, S'y=S'y+Dy). Pour s'arrêter, on teste si on n'est pas revenu au point de départ (coordonnées 0,R).

Les calculs sont faits avec un octet contenant la partie entière de la coordonnée, et un octet contenant la partie décimale, ou fractionnaire. Un nouveau point n'est affiché que si la partie entière d'une des deux coordonnées a changée.

Le plus dur est de calculer correctement (quoiqu'une grande précision ne soit pas nécessaire) et rapidement surtout Dx et Dy, sans passer par de très long calculs trigonométriques en virgule flottante... Les détails de ce calcul sont expliqués à la routine "calcul de Dx ou DY".

Variabes systèmes:

#0C :travail Dx ou Dy, fractionnaire
#0D :idem partie entière
#0E :exposant du rayon
#0F :0:point déjà affiché, 1:il faut afficher
#021B:S'x fractionnaire
#021C:S'x entière
#021D:S'y fractionnaire
#021E:S'y entière

F331	JSR \$F2C3	F3C6	JSR \$F35D	sauver #10-#11-#215
F334	LDA 021A	F3C9	LDA 021A	position verticale
F337	SEC	F3CC	SEC	
F338	SBC 02E1	F3CD	SBC 02E1	-rayon=verticale du plus haut point (Sy)
F33B	TAY	F3D0	TAY	dans Y
F33C	LDX 0219	F3D1	LDX 0219	on prend la coordonnée du centre (Sx=Cx)
F33F	JSR \$EFA6	F3D4	JSR \$F049	et calcul adresse du sommet du cercle
F342	LDA 02E1	F3D7	LDA 02E1	prendre rayon
F345	STA 0F	F3DA	STA 0F	le sauver pour travail
F347	JSR \$F3F0	F3DC	JSR \$F485	et calculer en #0E son exposant base 2
F34A	LDA #80	F3DF	LDA #80	partie décimale= #80 (1/2)
F34C	STA 021B	F3E1	STA 021B	pour coordonnée horizontale
F34F	STA 021D	F3E4	STA 021D	et coordonnée verticale

F352 LDA #00	F3E7 LDA #00	abscisse relative (S'x)=0
F354 STA 021C	F3E9 STA 021C	
F357 LDA 02E1	F3EC LDA 02E1	et ordonnée relative (S'y)=rayon
F35A STA 021E	F3EF STA 021E	
F35D LDA #00	F3F2 LDA #00	
F35F STA 0F	F3F4 STA 0F	indiquer pas d'affichage
F361 JSR \$F37F	F3F6 JSR \$F414	calculer prochaine coordonnée S'x
F364 JSR \$F3AF	F3F9 JSR \$F444	et S'y
F367 LDA 0F	F3FC LDA 0F	si une des deux a changé, on affiche
F369 BEQ F36E	F3FE BEQ F403	sinon on n'affiche pas
F36B JSR \$EF4D	F400 JSR \$F016	afficher le point
F36E LDA 021C	F403 LDA 021C	si S'x non nul, ce n'est pas la fin
F371 BNE F35D	F406 BNE F3F2	et on recommence
F373 LDA 021E	F408 LDA 021E	sinon, est-ce le point le plus bas ?
F376 CMP 02E1	F40B CMP 02E1	
F379 BNE F35D	F40E BNE F3F2	oui, on recommence
F37B JSR \$F2D4	F410 JSR \$F36E	non, on récupère les registres
F37E RTS	F413 RTS	et on sort

CALCULER NOUVELLE POSITION HORIZONTALE

F37F LDA 021D	F414 LDA 021D	prendre S'y décimal
F382 LDX 021E	F417 LDX 021E	et partie entière
F385 JSR \$F3DF	F41A JSR \$F474	calculer Dx dans #0C-#0D
F388 LDA 0C	F41D LDA 0C	prendre partie décimale
F38A CLC	F41F CLC	
F38B ADC 021B	F420 ADC 021B	et ajouter à S'x
F39E STA 021B	F423 STA 021B	
F391 LDA 021C	F426 LDA 021C	idem pour partie entière
F394 STA 0C	F429 STA 0C	
F396 ADC 0D	F42B ADC 0D	
F398 STA 021C	F42D STA 021C	
F39B CMP 0C	F430 CMP 0C	la partie entière a-t-elle changée ?
F39D BEQ F3AE	F432 BEQ F443	non, on sort
F39F BCS F3A7	F434 BCS F43C	sauter si déplacement à gauche
F3A1 JSR \$F004	F436 JSR \$F0A1	déplacer vers la droite
F3A4 JMP \$F3AA	F439 JMP \$F43F	et indiquer affichage
F3A7 JSR \$F015	F43C JSR \$F0B2	déplacer vers la gauche
F3AA LDA #31	F43F LDA #01	
F3AC STA 0F	F441 STA 0F	indiquer qu'il faut afficher
F3AE RTS	F443 RTS	

CALCULER NOUVELLE POSITION VERTICALE

F3AF LDA Ø21B	F444 LDA Ø21B	prendre S'x partie décimale
F3B2 LDX Ø21C	F447 LDX Ø21C	et partie entière
F3B5 JSR \$F3DF	F44A JSR \$F474	et calculer Dy
F3B8 SEC	F44D SEC	
F3B9 LDA Ø21D	F44E LDA Ø21D	retrancher de S'y partie décimale
F3BC SBC ØC	F451 SBC ØC	
F3BE STA Ø21D	F453 STA Ø21D	
F3C1 LDA Ø21E	F456 LDA Ø21E	idem poids fort
F3C4 STA ØC	F459 STA ØC	
F3C6 SBC ØD	F45B SBC ØD	
F3C8 STA Ø21E	F45D STA Ø21E	
F3CB CMP ØC	F46Ø CMP ØC	est-ce le même point ?
F3CD BEQ F3DE	F462 BEQ F473	oui, on sort
F3CF BCS F3D7	F464 BCS F46C	sauter si point au dessus
F3D1 JSR \$EFE6	F466 JSR \$FØB9	décaler vers le bas
F3D4 JMP \$F3DA	F469 JMP \$F46F	et finir
F3D7 JSR \$EFF5	F46C JSR \$FØ95	décaler vers le haut
F3DA LDA #Ø1	F46F LDA #Ø1	indiquer qu'il faut afficher
F3DC STA ØF	F471 STA ØF	
F3DE RTS	F473 RTS	

CALCULER Dx ou Dy

Entrée: AX contient la valeur d'une coordonnée (relative)
E contient l'exposant du rayon.

Sortie: #ØC-#ØD contient la différentielle de la coordonnée
Y inchangé.

Principe: $Dx = S'y/A$ (ou $Dy = S'x/A$).

Pour avoir une précision suffisante, de sorte que les points du cercle soient contigus, il faut que A soit du même ordre que le rayon. En fait, A est approximé par la puissance de deux immédiatement supérieure au rayon (voir routine suivante), de sorte que la division par 2^n se ramène tout naturellement à n décalages à droite.

De plus, S'x et S'y étant signés, il faut prendre garde, lors des divisions, à réincorporer le signe au poids fort lors des décalages.

Mathématique: La formule est en fait tirée d'une formule plus générale, valable pour une ellipse quelconque d'équation:

$$(X/A)^2 + (Y/B)^2 = 1 \quad (A, B > 0)$$

donne:

$$X' = X + e \cdot A \cdot Y$$

$$Y' = Y - e \cdot B \cdot X'$$

Pour un cercle, l'excentricité (e) est bien entendu égale à 1, et A=B= rayon.

Remarque: cet algorithme de calcul de différentielle est très puissant, et est exploitable sous BASIC. Le programme suivant trace un cercle de rayon 50:

```
10 X=50:Y=0
20 X=X+Y/64
30 Y=Y-X/64
40 CURSET 120+X,100+Y,1
50 GOTO 20
```

Il suffit de faire varier le coefficient A dans le calcul de la différentielle pour tracer des ellipses... ou des vrais cercles !

F3DF	STA 0C	F474	STA 0C	
F3E1	STX 0D	F476	STX 0D	sauver la coordonnée
F3E3	LDX 0E	F478	LDX 0E	compter les décalages (diviser par 2^(#0E))
F3E5	LDA 0D	F47A	LDA 0D	prendre signe
F3E7	ROL A	F47C	ROL A	dans C
F3E8	ROR 0D	F47D	ROR 0D	diviser par deux, y compris signe
F3EA	ROR 0C	F47F	ROR 0C	idem poids faible
F3EC	DEX	F481	DEX	
F3ED	BNE F3E5	F482	BNE F47A	et continuer la division.
F3EF	RTS	F484	RTS	

CALCULER L'ORDRE DU RAYON

Principe: on calcule dans A les puissances successives de 2, et on compare au rayon. Attention: cette routine donne des résultats erronés si le rayon est supérieur à 128, ce qui ne se produit jamais en temps normal il est vrai.

Attention: l'exposant calculé est celui immédiatement supérieur au nombre (ex: pour #F=6, #E=3)

F3F0	INC 0F	F485	INC 0F	incrémenter le rayon
F3F2	LDA #00	F487	LDA #00	initialiser exposant
F3F4	STA 0E	F489	STA 0E	
F3F6	LDA #01	F48B	LDA #01	commencer exposant=0
F3F8	ASL A	F48D	ASL A	décaler valeur de référence
F3F9	INC 0E	F48E	INC 0E	exposant+1
F3FB	CMP 0F	F490	CMP 0F	et comparer

F3FD BCC F3FB F492 BCC F48D si toujours supérieur, on recommence
 F3FF RTS F494 RTS

TABLE DE VECTEURS

Remarque: hélas, cette table n'apporte aucune aide pour résoudre les problèmes de compatibilité VI.0/VI.1. Son utilité est plus douteuse...

F400	JMP	\$F700	AY=401A
F403	JMP	\$F7CB	Allumer ou éteindre le curseur
F406	JMP	\$F535	accès GI 8912
F409	JMP	\$F73F	afficher à l'écran X
F40C	JMP	\$F7E0	générer les caractères alternés
F40F	JMP	\$F43C	gérer le clavier
F412	JMP	\$FA85	PING
F415	JMP	\$FA9B	SHOOT
F418	JMP	\$FAB1	EXPLODE
F41B	JMP	\$FAC7	ZAP
F41E	JMP	\$FB26	SOUND
F421	JMP	\$FBB6	PLAY
F424	JMP	\$FBFE	MUSIC
F427	JMP	\$F923	TEXT
F42A	JMP	\$F8E3	HIRES
F42D	JMP	\$F84A	RESET
F430	JMP	\$F882	NMI
F433	JMP	\$F57B	envoyer A sur l'imprimante
F436	JMP	\$F82F	Affichage ligne 0
F439	JMP	\$F960	Configuration VIA

L-GESTION DU CLAVIER

1) Procédures standards de test de touche

L'organisation du clavier est classique, puisqu'organisé selon une matrice 8x8, dont le détail des connexions est donné dans le chapitre entrée/sortie.

Ainsi, les colonnes sont accessibles comme 8 bits distincts, que l'on sélectionne à travers le PSG 8912 par le port A du VIA.

Les lignes sont quant à elles multiplexées, de sorte qu'elles n'occupent que 3 bits du port B du VIA.

Le principe de lecture d'une touche est simple: on sélectionne une colonne, en mettant le bit correspondant à 0, les autres restant à 1 pour ne pas sélectionner plusieurs touches à la fois. Il suffit ensuite de lire le résultat (connectée ou non) sur la ligne voulue.

a) Activer une colonne

Exemple:activer la colonne 2.

```
LDA #14 ;Préparer accès au PORT A du PSG 8912
STA VIAORA ;Préférable à VIADRA pour ne pas toucher à CA1 et CA2
LDA #%11101110 ;CA2=1,CB2=1: indiquer adresse
STA VIAPCR
LDA #%11001100 ;CA2=0,CB2=0: latcher adresse
LDA #%11111011 ;masque pour colonne 2
STA VIAORA
LDA #%11101100 ;CA2=1,CB2=0: indiquer donnée
STA VIAPCR
LDA #%11001100 ;CA2=0,CB2=0: latcher donnée
STA VIAPCR
```

Remarques: la méthode décrite ici est en fait une procédure standard d'accès au PSG 8912, dont le bus d'adresse/donnée est multiplexé.

Cette méthode est un peu simplifiée puisqu'elle force à 0 le bit de sens de transition (b0 et b4 de VIAPCR), ce qui est peu gênant. Se reporter à la routine de la VI.1 (#F590) pour avoir un procédé plus rigoureux.

Le port A du 6I 8912 est laché, ce qui veut dire que la donnée restera présente tant qu'on ne la remplacera pas explicitement par une autre. Inutile donc de répéter cette procédure pour accéder à plusieurs lignes d'une même colonne.

b) tester une ligne

Exemple: tester la ligne 3 de la colonne couramment activée

```
LDA #%10010011 ;b0,b1,b2=No de ligne, b7, b6 et b4 sont placés de manière à  
STA VIADRB ;ne pas activer le strobe, la sortie K7 ou le relais.  
LDA #%00001000 ;préparer masque pour 'réponse' et attendre 2 microsecondes  
AND VIADRB ;tester la réponse  
BEQ NONENFONCE  
BNE ENFONCE
```

Remarques: le port B du VIA étant presque entièrement configuré en sortie, et l'activation des lignes n'occupant que 4 bits, il faut prendre garde à ne pas écrire n'importe quoi dans les ligne configurées en sortie, et notamment, laisser le strobe de l'imprimante (b4) à 1, la sortie cassette (b7) à 1 aussi et le relais ouvert à 0 (b6). Pour être tout à fait rigoureux, il faudrait en fait la séquence:

```
LDA VIADRB  
AND #%11010000  
ORA #%00000LLL  
STA VIADRB  
etc...
```

D'autre part, le multiplexeur utilisé a une réponse, pour certains Orics et selon la température, assez lente. Il est donc nécessaire d'attendre un peu entre l'écriture de la ligne et la lecture du résultat. Les 2 microsecondes du LDA #08 suffisent dans tous les cas. Certains concepteurs de jeux l'ont négligé (toute la gamme Softek par exemple), et leur gestion du clavier est inopérante.

2) Les variables systèmes utilisées

La gestion du clavier utilise la zone #208-#211. Voici la structure des variables systèmes,consultables directement en BASIC ou assembleur, à la seule condition que les IRQ's soient autorisées et non détournées:

#208: %V0CCLLL sert de 'Latche' pour les touches normales, et contient l'adresse ligne/colonne. Contient #38 si aucune touche n'est pressée.

#209: %V0CCLLL idem à #208 mais pour la colonne 4 (shift,funct,Ctrl...)

#20A: motif de la colonne, touches normales. Le bit de la colonne considéré est à 0, les autres à 1.

#20B: idem à #20A mais pour la colonne 4.

#20C: %M1111111 le bit M indique le mode majuscule (à 1) ou minuscule (à 0).

Les autres bits doivent être laissés à 1.

#20D: %00CCC000 compteur de colonne (travail).

#20E: compteur de répétition.

#20F: utilisé par la VI.0 seulement pour la routine d'E/S avec le PSG 8912.

#210: %V0000LLL travail, sauver la valeur courante de la ligne.

#211: %00000LLL travail, première ligne à tester dans la colonne.

Sur l'Atmos, les variables #24E et #24F contiennent de plus les valeurs de répétition.

Abréviations utilisées:

CCC indique que les Bits concernés contiennent un numéro de colonne.

LLL idem ci-dessus mais pour un numéro de ligne.

V est un indicateur qui est à un si une touche est pressée, à 0 sinon.

GESTION DU CLAVIER

Entrée: la zone #208-#20E doit être cohérente pour gérer correctement la répétition des touches.

Sortie: si b7 de X est à 1, alors le codes ASCII de la touche est dans b0-b6 de X.

si b7 de X est à 0, aucune touche n'est pressée.

A, Y et P (sauf N et Z) ne sont pas touchés.

Principe: si une touche était pressée précédemment, la routine commence par tester cette touche, en vue d'une éventuelle répétition. Sinon tout le clavier est balayé, colonne par colonne.

Différences entre la VI.1 et la VI.0: sur la VI.1, les valeurs de répétitions ont été vectorisés en #24E, #24F. Ceci permet de jouer facilement sur la vitesse de répétition. Exemple:DOKE #24E,#108.

F43C PHA	F495 PHA	sauvegarde des registres
F43D PHP	F496 PHA	
F43E TYA	F497 TYA	inutile
F43F PHA	F498 PHA	pour le Basic.
F440 CLD	F499 CLD	par précaution...
F441 LDA 0208	F49A LDA 0208	brancher si lors de la précédente
F444 BPL F463	F49D BPL F4BD	scrutation, pas de touche pressée.
F446 AND 087	F49F AND 087	isoler le numéro de ligne

F448 STA 0210	F4A1 STA 0210	et le sauver en #210
F44B LDX 020A	F4A4 LDX 020A	prendre la colonne dans X
F44E JSR \$F506	F4A7 JSR \$F561	scruter toute les lignes de la colonne
F451 CMP 0210	F4AA CMP 0210	-Si c'est la même ligne,
F454 BNE F463	F4AD BNE F4BD	c'est donc la même touche,
F456 DEC 020E	F4AF DEC 020E	on décrémente alors la répétition
F459 BNE F48C	F4B2 BNE F4E7	et on sort avec X)0 si il faut attendre.
F45B LDA #04	F4B4 LDA 024F	sinon on recharge le compteur
F45D STA 020E	F4B7 STA 020E	avec la valeur de répétition rapide
F460 JMP \$F46B	F4BA JMP \$F4C6	puis on valide encore la touche.
F463 LDA #20	F4BD LDA 024E	-Si la touche n'est plus enfoncée,
F465 STA 020E	F4C0 STA 020E	on charge le compteur pour attente
F468 JSR \$F4C8	F4C3 JSR \$F523	et on scrute tout le clavier.
F46B JSR \$F494	F4C6 JSR \$F4EF	on trouve le code ASCII de la touche -> A
F46E TAX	F4C9 TAX	on sauve le code dans X, et on positionne N
F46F BPL F48E	F4CA BPL F4E9	si aucune touche n'est enfoncée on sort X)0
F471 PHA	F4CC PHA	sauver le code sur la pile
F472 LDA 026A	F4CD LDA 026A	
F475 AND #08	F4D0 AND #08	Bip sonore ?
F477 BNE F488	F4D2 BNE F4E3	non, sortir sans oublier de récupérer A
F479 PLA	F4D4 PLA	oui, récupérer le code (inutile, il est ds X)
F47A (HA	F4D5 PHA	sans toucher à la pile
F47B CMP #A0	F4D6 CMP #A0	tester si caractère de controle:
F47D BCC F485	F4D8 BCC F4E0	
F47F JSR \$FAFA	F4DA JSR \$FB14	non, émettre un son
F482 JMP \$F488	F4DD JMP \$F4E3	et finir
F485 JSR \$FB10	F4E0 JSR \$FB2A	oui, émettre ... un autre son
F488 PLA	F4E3 PLA	en tous cas récupérer le code
F489 JMP \$F48E	F4E4 JMP \$F4E9	et finir
F48C LDA #00	F4E7 LDA #00	indiquer pas de touche (b7=0)
F48E TAX	F4E9 TAX	mettre code dans X (c'est lui qu'on teste)
F48F PLA	F4EA PLA	
F490 TAY	F4EB TAY	récupérer les registres...
F491 PLP	F4EC PLP	
F492 PLA	F4ED PLA	
F493 RTS	F4EE RTS	et finir.

TROUVER LE CODE ASCII

Entrée: #208 doit contenir le code de la touche, #209 le code pour shift ou Ctrl, et #20C le masque majuscule/minuscule.

Sortie: A contient le code ASCII (b7 à 1), ou b7 à 0 si la touche n'est pas pressée. Tous les registres sont affectés.

Principe: cette routine, très courte, est en fait assez compliquée. Pour bien la comprendre, il est important d'avoir assimilé la structure de la variable système #208 ainsi que la structure de la table #FF70-#FF78, donnée ci-dessous.

Le clavier est organisé en 8 colonnes de 8 lignes, cela fait donc 64 touches possibles, le double avec les touches shiftées. En #208, les 6 bits de poids faibles représentent l'adresse de la touche (3 bits de ligne et 3 bits de colonne, ce qui fait bien 64 possibilités.

Ces bits représentent en fait l'adresse de la touche dans la table. Si la touche est shiftée, il faut ajouter #40, soit 64 pour accéder au code de la touche.

Le code de la table est le code ASCII pour les majuscules et tous les caractères qui ne dépendent pas du passage minuscules/majuscules.

Les minuscules sont stockées code ASCII (majuscule)+#A0, ceci pour permettre assez facilement de retrouver des majuscules lorsqu'on est en mode minuscule, avec l'aide du shift, ou de toujours trouver des majuscules en mode majuscule, même shifté: par exemple, 'o' est stocké #EF, soit #4F+#A0. En éliminant b7, on a #6F, soit le code de o minuscule. Si on est en mode majuscule, on enlève #20 et on obtient #4F, le code de 'O' majuscule.

Le Bit 7 semble inutile, il ne l'est pas: c'est lui qui dit (cf AND 20C) si on doit ou non forcer la majuscule.

F494 LDA 0209	F4EF LDA 0209	prendre le code des touches de controle
F497 TAY	F4F2 TAY	puis dans Y (pourquoi pas LDY 0209 !!?)
F498 LDA #03	F4F3 LDA #00	déplacement dans la table=0
F49A CPY #A4	F4F5 CPY #A4	tester shift gauche
F49C BEQ F4A2	F4F7 BEQ F4FD	brancher si shift gauche
F49E CPY #A7	F4F9 CPY #A7	et shift droit
F4A0 BNE F4A5	F4FB BNE F500	
F4A2 CLC	F4FD CLC	si shift, déplacement dans la table=#40
F4A3 ADC #40	F4FE ADC #40	(pourquoi pas LDA #40 !!?)
F4A5 CLC	F500 CLC	ajouter à l'adresse de la touche
F4A6 ADC 0208	F501 ADC 0208	si vide, #38+#40=#78
F4A9 BPL F4C7	F504 BPL F522	et sortir A>0, N=0 si pas de touche
F4AB AND #7F	F506 AND #7F	éliminer Bit 7
F4AD TAX	F508 TAX	et préparer indexation
F4AE LDA FF70,X	F509 LDA FF78,X	prendre code de la touche
F4B1 AND 020C	F50C AND 020C	ET avec Min/Maj.Bit 7=0 si mode minuscule
F4B4 BPL F4B9	F50F BPL F514	ou majuscule trouvée dans la table
F4B6 SEC	F511 SEC	si minuscule et mode majuscule,
F4B7 SBC #20	F512 SBC #20	retrouver majuscule
F4B9 AND #7F	F514 AND #7F	éliminer Bit7 (minuscule et mode majuscule)
F4BB CPY #A2	F516 CPY #A2	tester si Ctrl
F4BD BNE F4C5	F518 BNE F520	non, sortir.
F4BF CMP #40	F51A CMP #40	oui, est-ce une lettre ?

F4C1	BMI F4C5	F51C	BMI F520	non, sortir.
F4C3	AND #1F	F51E	AND #1F	oui, ramener modulo #20
F4C5	ORA #00	F520	ORA #00	Bit 7 à 1: touche valide.(N=1)
F4C7	RTS	F522	RTS	

BALAYER TOUT LE CLAVIER

Entrée: rien ...

Sortie: #200, #209, #20A, #20B correctement positionnés. b7 de #200 à un si la touche est pressée. Tous les registres sont affectés. A noter que, si plusieurs touches sont pressées simultanément, la routine prendra en compte la dernière détectée, c'est à dire la plus près de la colonne 0, ligne 0. Ce phénomène est difficile à mettre en évidence à cause de la gestion de la répétition, il est difficile d'appuyer réellement simultanément sur plusieurs touches à la fois.

F4C8	LDA #30	F523	LDA #30	initialiser les variables et pointeurs:
F4CA	STA 020D	F525	STA 020D	Pointeur de travail sur colonne 7.
F4CD	STA 0208	F528	STA 0208	Bit 7=0, indique pas de touche pressée.
F4D0	STA 0209	F52B	STA 0209	Bit 7=0, indique pas shift,ctrl...
F4D3	LDA #7F	F52E	LDA #7F	A=%01111111,motif de test pour colonne 7.
F4D5	PHA	F530	PHA	Sauver le motif colonne sur la pile.
F4D6	PLA	F531	PLA	Récupérer motif colonne,
F4D7	PHA	F532	PHA	tout en le laissant sur la pile.
F4D8	TAX	F533	TAX	le mettre dans X (passage de paramètre)
F4D9	LDA #07	F534	LDA #07	Indiquer commencer par colonne 7.
F4DB	JSR \$F506	F536	JSR \$F561	Scruter la colonne à partir de la ligne 7.
F4DE	ORA 020D	F539	ORA 020D	rajouter le numéro de la colonne
F4E1	BPL F4F5	F53C	BPL F550	si pas de touche, colonne suivante.
F4E3	LDX #00	F53E	LDX #00	préparer index pour touche normale.
F4E5	LDY #20	F540	LDY #20	Y=colonne No 4.
F4E7	CPY 020D	F542	CPY 020D	si ce n'est pas elle, sauter (pas shift...)
F4EA	BNE F4ED	F545	BNE F548	
F4EC	INX	F547	INX	indexer pour #209 et #20B.
F4ED	STA 0208,X	F548	STA 0208,X	sauver code de la touche.
F4F0	PLA	F54B	PLA	
F4F1	PHA	F54C	PHA	récupérer motif colonne,
F4F2	STA 020A,X	F54D	STA 020A,X	et le sauver aussi.
F4F5	SEC	F550	SEC	préparer C pour rotation
F4F6	PLA	F551	PLA	prendre motif de la colonne,
F4F7	ROR A	F552	ROR A	passer colonne suivante (motif)
F4F8	PHA	F553	PHA	et resauver le motif.
F4F9	SEC	F554	SEC	passer colonne suivante (numéro)

F4FA LDA 020D F555 LDA 020D
 F4FD SBC #08 F558 SBC #08
 F4FF STA 020D F55A STA 020D
 F502 BPL F4D6 F55D BPL F531
 F504 PLA F55F PLA
 F505 RTS F560 RTS

et actualiser le pointeur.
 si la fin ,A vaut #F8, donc N=1.
 Ajuster la pile. A vaut #FF,
 ça peut servir !!.

BALAYER UNE COLONNE

Entrée: motif de la colonne dans X, première ligne scrutée dans A.

Sortie: A=0 si aucune touche de la colonne n'est pressée, ou avec dans A le numéro de la ligne de la touche pressée, le Bit 7 est alors à un.

Bogue: le ORA #B8 explique pourquoi il est impossible en mode direct de fermer le relais (voir procédures standards). On peut toutefois y parvenir en mettant la ligne en entrée (POKE #302,#B7)

F506 PHA F561 PHA
 F507 LDA #0E F562 LDA #0E
 F509 JSR \$F535 F564 JSR \$F590
 F50C PLA F567 PLA
 F50D AND #07 F568 AND #07
 F50F TAX F56A TAX
 F510 STA 0211 F56B STA 0211
 F513 ORA #B8 F56E ORA #B8
 F515 STA 0300 F570 STA 0300
 F518 LDY #04 F573 LDY #04
 F51A DEY F575 DEY
 F51B BNE F51A F576 BNE F575

Sauver la ligne
 indiquer registre d'E/S du 8912,
 et envoyer le motif de la colonne.
 récupérer la ligne à tester,
 isoler son numéro (surtout annuler Bit 7)
 et le sauver dans X qui sert de pointeur.
 et dans #211 pour savoir où s'arrêter.
 Forcer le strobe à 1, le relais ouvert.
 et envoyer la colonne au multiplexeur
 attendre sa réponse
 (boucle de 22 µs, assez importante.
 1 ou 2 µs suffisent, prudence de bon aloi !)

F51D LDA 0300 F578 LDA 0300
 F520 AND #08 F57B AND #08
 F522 BNE F531 F57D BNE F58C
 F524 DEX F57F DEX
 F525 TXA F580 TXA
 F526 AND #07 F581 AND #07
 F528 TAX F583 TAX
 F529 CMP 0211 F584 CMP 0211
 F52C BNE F513 F587 BNE F56E
 F52E LDA #00 F589 LDA #00
 F530 RTS F58B RTS
 F531 TXA F58C TXA

prendre la réponse (Bit 3)
 et la tester.
 sortir si la touche est pressée.
 passer à la ligne suivante,
 Modulo 8
 et actualiser le pointeur.
 si on a atteint la première ligne scrutée,
 on sort avec A=0, et surtout N=0.
 Une touche est pressée:

F532 ORA #80 F58D ORA #80 on l'indique en mettant le Bit 7 à 1 (N=1).
 F534 RTS F58F RTS

ROUTINE D'E/S AVEC LE PSG 8912

Entrée: A contient le numéro de registre et dans X la valeur à y placer.

Sortie: tous registres modifiés, sauf P

Remarque: il est impossible par cette routine de mettre le port en entrée, et encore moins de lire une valeur sur ce dernier, il est vrai que cela n'aurait aucun intérêt.

Sur la VI.0, on perd trop de temps entre le moment où on valide le numéro et où on place la valeur, ce qui le rend très pointilleux sur les 8912, et leur température ! La routine de la VI.1 est plus rapide, ce qui lui permet de n'avoir jamais aucun problème de clavier.

CE N'EST DONC PAS UN PROBLEME 'HARD' QUI EST RESPONSABLE DE TANT DE RETOURS D'ORIC-1 AU SAV !

F535	PHP	F590	PHP	Sauver P car on va toucher à I.
F536	SEI	F591	SEI	Interdire IRQ (problèmes de Timing).
F537	STA #30F	F592	STA #30F	Mettre le numéro de registre sur le port.
F53A	CMP #07		est-ce le registre d'autorisation ?
F53C	BNE F544		non, sauter
F53E	TXA		oui, prendre la valeur
F53F	ORA #40		et forcer Bit 6 (port A en sortie)
F541	JMP \$F545		et continuer
F544	TXA		prendre valeur dans A
F545	PHA		et la sauver sur la pile
F546	LDX #0C		indiquer registre de contrôle (PCR)
F548	LDY #EE		préparer pour CA2 et CB2 à 1
F54A	LDA #11		faire ET avec #11 (sens de transition)
F54C	JSR \$F56A		indiquer donc numéro de registre
F54F	LDY #CC		CA2 et CB2 à 0
F551	LDA #11		
F553	JSR \$F56A		valider le numéro de registre
F556	PLA		récupérer la donnée
F557	STA #30F		la mettre sur le port
F55A	LDY #EC		CA2 à 1, CB2 à 0
F55C	LDA #11		
F55E	JSR \$F56A		indiquer donnée
F561	LDY #CC		

F563	LDA #11	
F565	JSR \$F56A	et valider la donnée
F568	PLP	récupérer P
F569	RTS	

E/S avec le VIA 6522

Entrée: le numéro de registre du VIA est dans X (de 0 à #F donc), la routine fait un ET logique entre A et le registre concerné, puis un IJ logique avec Y, et met le résultat dans le registre co cerné.

Sortie: A contient la valeur finalement placée dans le registre.
X, Y et P inchangés.

Remarque: une bonne idée dans son principe, en fait très lourd à utiliser. D'ailleurs, a été abandonné sur la VI.1

F56A	PHP	Sauver l'indicateur d'IRQ surtout.
F56B	SEI	interdire les IRQ.
F56C	AND 0300,X	faire un ET avec le registre,
F56F	STA 020F	sauver le résultat
F572	TYA	préparer A,
F573	ORA 020F	faire un OU avec la valeur précédente.
F576	STA 0300,X	et écrire enfin le registre
F579	PLP	récupérer P.
F57A	RTS	

.....	F595	TAY	numéro de registre dans Y
.....	F596	TXA	et donnée dans A
.....	F597	CPY #07	est ce le registre d'autorisation ?
.....	F599	BNE F59D	
.....	F59B	ORA #40	oui,forcer le port A en sortie
.....	F59D	PHA	sauver la donnée sur la pile
.....	F59E	LDA 030C	
.....	F5A1	ORA #EE	CA2 et CB2 ≤ 1
.....	F5A3	STA 030C	indiquer numéro de registre
.....	F5A6	AND #11	garder les sens de transition
.....	F5A8	ORA #CC	CA2 et CB2 à 0
.....	F5AA	STA 030C	validation du numéro de registre
.....	F5AD	TAX	on sauve la valeur de PCR dans X
.....	F5AE	PLA	on récupère la donnée
.....	F5AF	STA 030F	et la met sur le port
.....	F5B2	TXA	

.....	F5B3	ORA #EC	CA2 à 1 et CB2 à 0
.....	F5B5	STA #30C	indiquer donnée
.....	F5B8	AND #11	
.....	F5BA	ORA #CC	CA2 et CB2 à 0
.....	F5BC	STA #30C	valider la donnée
.....	F5BF	PLP	récupérer le registre d'état.
.....	F5C0	RTS	

M) GESTION DE L'IMPRIMANTE

1-Procédures standards

La gestion d'une imprimante est un exemple typique du Handshaking (échange avec 'poignée de main').

On met le caractère sur le port, on signale à l'imprimante que le caractère sur le port doit être imprimé (signal STROBE), et on attend que l'imprimante réponde qu'elle a bien imprimé le caractère (signal ACK) avant de recommencer.

Compte tenu de la configuration de l'Oric, voici un programme standard permettant d'envoyer A vers l'imprimante:

```

LDA #DONNEE
PHP           ;sauver I
SEI           ;éviter IRQ
STA VIADRA   ;mettre la donnée et effacer indicateur CA1 (pas d'ACK encore)
LDA VIADRB   ;prendre valeur courante du port B pour ne pas le perturber
AND #11101111 ;et forcer le STROBE (PB4) à 0 (Cf timing dans le chapitre
STA VIADRB   ;entrées/sorties)
ORA #00010000 ;STROBE au repos (à 1) pour éviter la répétition du caractère
STA VIADRB
PLP           ;récupérer I
LDA #00000010 ;masque pour indicateur CA1
B BIT VIAIFR ;et attendre reception ACK reSu
BEQ B

```

Remarque: cette méthode suppose que l'imprimante soit prête. On peut au contraire commencer par attendre l'ACK, puis envoyer la donnée, ce qui aura pour avantage que l'Oric et l'imprimante travailleront simultanément et non alternativement.

Cette dernière méthode est cependant peu utilisable car l'imprimante n'envoie qu'un ACK, et la routine se bloquerait si elle ratait ce seul signal (encore que l'IFR garde l'indicateur. Une utilisation du signal BUSY de la norme Centronics aurait été plus pratique.

On peut générer des IRQ sur CA1 c'est à dire après chaque ACK: de quoi se faire un BUFFER pratique et pas cher !

2-Listing

ENVOYER A VERS L'IMPRIMANTE

Entrée: A contient le caractère à afficher

Sortie: (VI.1) Le caractère est affiché, X et Y n'ont pas été touchés.

(VI.0) Si le caractère a pu être envoyé, A=#00 et N=0, sinon, après 15 secondes, A=#FF et N=1

Bogue: VI.0 Les interruptions restent autorisées. De telle sorte que s'il survient une IRQ entre le moment où on a placé la donnée sur le port, et le moment où le strobe est généré, l'imprimante affichera ce que l'IRQ aura mis sur le port, c'est à dire tout sauf ce qu'on voulait. (en fait, #7F, qui est la valeur de la dernière colonne du clavier balayée)

VI.1: Si l'imprimante n'est pas branchée, le programme boucle... Et faire une NMI ne sert à rien car celle-ci ne remet pas le drapeau d'imprimante, donc le Ready ira s'afficher sur l'imprimante, qui n'y est pas... Une seule solution: mettre le doigt sur le port imprimante, les tensions parasites ainsi créés feront croire qu'un ACK a été généré, mais c'est dangereux pour le VIA, à cause justement des tensions susnommées !

F57B	STA #301	mettre le caractère sur le port
F57E	LDX #00	indexer registre #300 (port B)
F580	LDY #00	OU avec 0
F582	LDA #EF	et ET avec %11101111
F584	JSR \$F56A	c'est à dire générer un strobe
F587	LDY #10	OU avec %00010000
F589	LDA #FF	et avec %11111111
F58B	JSR \$F56A	c'est à dire remettre PB4 à l'état haut
F58E	LDA #02	indexer deuxième timer
F590	LDX #05	
F592	LDY #DC	YX=#5DC=1500, soit 15 secondes
F594	JSR \$EBD3	et charger T2
F597	LDA #30D	prendre IFR (registre d'interruption)
F59A	AND #02	tester le flag de l'ACK (CA1)
F59C	BNE F5AD	allumé:OK, on sort, N=0
F59E	LDA #02	indexer T2
F5A0	JSR \$EBD6	prendre sa valeur dans XY
F5A3	TYA	si poids fort non nul, on continue

F5A4	BNE F597	
F5A6	TXA	idem si poids faible non nul
F5A7	BNE F597	
F5A9	LDA #FF	si T2=0, l'imprimante n'est pas branchée
F5AB	BMI F5B2	et on sort, N=1
F5AD	LDA 030D	inutile
F5B0	LDA #00	indiquer caractère envoyé (N=0)
F5B2	RTS	
.....	F5C1 PHP		sauver autorisation d'IRQ
.....	F5C2 SEI		et les interdire..
.....	F5C3 STA 0301		mettre le caractère sur le port
.....	F5C6 LDA 0300		et générer un STROBE
.....	F5C9 AND #EF		c'est à dire PB4 à 0
.....	F5CB STA 0300		
.....	F5CE LDA 0300		inutile
.....	F5D1 ORA #10		puis à 1
.....	F5D3 STA 0300		
.....	F5D6 PLP		récupérer IRQ éventuelles
.....	F5D7 LDA 030D		et attendre le signal ACK
.....	F5DA AND #02		
.....	F5DC BEQ F5D7		
.....	F5DE LDA 030D		inutile
.....	F5E1 RTS		

TABLE DES DEPLACEMENTS POUR L'EXECUTION DES CARACTERES DE CONTROLES

F5B3	BYT #6E, #6E, #6E, #6E
F5B7	BYT #4B, #6E, #4B, #6B
F5BB	BYT #00, #10, #1D, #0A
F5BF	BYT #32, #23, #29, #6E
F5C3	BYT #4C, #4E, #6E, #4D
F5C7	BYT #5B, #6E, #6E, #6E
F5CE	BYT #6E, #6E, #4A, #4A
F5CF	BYT #6E, #49, #3F, #6E
....	F5E2	BYT #CF, #CF, #CF, #CF
....	F5E6	BYT #A3, #CF, #A6, #CC
....	F5EA	BYT #00, #27, #34, #0F
....	F5EE	BYT #66, #99, #60, #CF
....	F5F2	BYT #A7, #B3, #CF, #AB
....	F5F6	BYT #BE, #CF, #CF, #CF
....	F5FA	BYT #CF, #CF, #A5, #A5
....	F5FE	BYT #CF, #A4, #84, #CF

TRAITER LES CARACTERES DE CONTROLE

Entrée: A contient le code du caractère (seuls b0-b5 sont significatifs).

Sortie: tous registres affectés.

Principe: on calcule l'adresse de traitement, puis on efface le curseur, et on évite aussi son clignotement, en utilisant la manière forte (V1.0: interdire les IRQ), ou une meilleure méthode, en sauvant puis modifiant #026A. Ce qui oblige à sortir par #F6CC/#F6FE, pour tout remettre en place.

Les routines sont très différentes entre les deux versions, surtout en ce qui concerne la gestion des colonnes protégées, ignorée sur la V1.0. De plus, la V1.1 n'a pas de routine qui permet de calculer l'adresse de la A^{ème} ligne, ce qui ajoute pas mal de lourdeurs lors des ajustements d'adresse de début de ligne...

Bogue: sur la V1.0, les IRQ sont automatiquement réautorisées à la sortie. Ce défaut n'apparaît pas en temps normal, car la routine d'affichage d'un caractère qui appelle cette routine sauve P.

F5D3	AND #1F	F602	AND #1F	ramener à #00-#1F
F5D5	TAX	F604	TAX	comme index
F5D6	LDA F5B3,X	F605	LDA F5E2,X	prendre déplacement dans la table
F5D9	CLC	F608	CLC	et ajouter #F5F2/#F62F
F5DA	ADC #F2	F609	ADC #2F	pour obtenir l'adresse de traitement
F5DC	STA 0261	F60B	STA 0261	et sauver l'adresse poids faible
F5DF	LDA #00	F60E	LDA #00	
F5E1	ADC #F5	F610	ADC #F6	calculer poids fort aussi
F5E3	STA 0262	F612	STA 0262	et le sauver pour indirection
F5E6	SEI	interdire les IRQ
.....	F615	LDA 026A	sauver le registre d'état
.....	F618	PHA	
.....	F619	AND #FE	faire curseur OFF
.....	F61B	STA 026A	et replacer
.....	F61E	PLA	récupérer le registre
.....	F61F	AND #01	isoler le bit du curseur
.....	F621	STA 0251	et le sauver
F5E7	LDA #00	F624	LDA #00	
F5E9	JSR \$F7CB	F626	JSR \$F801	effacer le curseur
F5EC	SEC	F629	SEC	C=1 (préparer pour décalages)
F5ED	LDA #00	F62A	LDA #00	A=0, même raison
F5EF	JMP (0261)	F62C	JMP (0261)	et exécuter le caractère

Curseur gauche (BS);Code ASCII=#08

F5F2	DEC	0269	décréments la colonne
F5F5	BPL	F621	c'est tout si sur la même ligne
F5F7	LDA	#27	sinon, mettre curseur dernière colonne
F5F9	STA	0269	et faire curseur haut
.....	F62F	DEC	0269	décréments la colonne
.....	F632	BMI	F639	sauter si changer de ligne
.....	F634	JSR	#F7D7	tester colonne protégée
.....	F637	BNE	F679	non, on sort
.....	F639	LDA	#27	placer curseur à la dernière colonne
.....	F63E	STA	0269	

Curseur haut (VT);Code ASCII=#0B

F5FC	DEC	0268	décréments la ligne
F5FF	JMP	#F67D	ajuster adresse, scroll éventuel
.....	F63E	LDA	0268	prendre ligne
.....	F641	CMP	#01	est-ce la première ?
.....	F643	BEQ	F679	oui, on sort (pas de scroll vers le bas)
.....	F645	DEC	0268	non, on décréments la ligne
.....	F648	SEC		et on calcule la nouvelle
.....	F649	LDA	12	adresse de début de ligne
.....	F64B	SBC	#28	ce qui revient à enlever 40
.....	F64D	STA	12	à l'adresse courante.
.....	F64F	BCS	F653	poids fort aussi...
.....	F651	DEC	13	
.....	F653	JMP	#F6FE	et finir

Curseur droit (HT);Code ASCII=#09

F692	INC	0269	incrémenter colonne
F605	LDX	#27	et tester si on doit passer à la ligne
F607	CPX	0269	suivante
F60A	BPL	F621	non, c'est tout
F60C	STA	0269	colonne=0 (A vaut 0 depuis le début)
.....	F656	INC	0269	incrémenter la colonne
.....	F659	LDX	#27	et tester si il faut passer à la
.....	F65B	CPX	0269	ligne suivante
.....	F65E	BPL	F679	non, on sort
.....	F660	JSR	#F70D	oui, placer le curseur au début de la ligne

Curseur bas (LF);Code ASCII=#0A

F60F	INC	0268	incrémenter la ligne
------	-----	------	-------	----------------------

F612	JMP \$F67D	ajuster adresse,scroll éventuel
.....	F663	LDA 0268	prendre ligne courante
.....	F666	CMP 027E	et comparer à maxi permise
.....	F669	BEQ F67C	oui, faire le scroll
.....	F66B	INC 0268	don, ligne suivante
.....	F66E	CLC	et ajuster l'adresse de début
.....	F66F	LDA 12	en ajoutant 40 à l'adresse courante
.....	F671	ADC #28	
.....	F673	STA 12	
.....	F675	BCC F679	sans oublier le poids fort
.....	F677	INC 13	
.....	F679	JMP \$F6FE	et finir
.....	F67C	JSR \$F35D	sauver #10-#11
.....	F67F	LDX #06	et décaler la table des paramètres
.....	F681	LDA 0277,X	
.....	F684	STA 0B,X	vers la zone #0C-#11
.....	F686	DEX	
.....	F687	BNE F681	
.....	F689	JSR \$EDC4	effectuer le décalage (scroll)
.....	F68C	JSR \$F36E	récupérer #10-#11

Retour chariot (CR);Code ASCII=#0D

F615	STA 0269	
F618	JMP \$F6CC	et finir

Effacement ligne (SO);Code ASCII=#0E

F61B	LDA 0268	prendre ligne
F61E	JSR \$F6D3	effacer la ligne dans A
F621	JMP \$F6CC	et finir
.....	F68F	JSR \$F71A	effacer la ligne (selon #12-#13)
.....	F692	JMP \$F6FE	et finir

Effacer l'écran (FF);Code ASCII=#0C

F624	TAX	X=0
F625	INX	passer à la ligne suivante
F626	TXA	ligne dans A
F627	JSR \$F6D3	effacer la Aème ligne
F62A	CPX 026F	et continuer autant que de lignes
F62D	BNE F625	
.....	F695	LDX 027E	prendre le nombre de ligne de l'écran

.....	F698	LDA #27A	
.....	F69B	STA 12	
.....	F69D	LDA #27B	initialiser #12-#13 sur la première
.....	F6A0	STA 13	ligne à effacer
.....	F6A2	JSR \$F71A	effacer la ligne courante
.....	F6A5	CLC	
.....	F6A6	LDA 12	
.....	F6A8	ADC #28	passer à la ligne suivante
.....	F6AA	STA 12	
.....	F6AC	BCC F6B0	
.....	F6AE	INC 13	
.....	F6B0	DEX	s'il en reste...
.....	F6B1	BNE F6A2	

Curseur HOME (RS);Code ASCII=#1E

F62F	LDA #00	
F631	STA #269	colonne=0
F634	STA #268	ligne aussi
F637	BEQ F60F	inconditionnel: faire un curseur bas
.....	F6B3	JSR \$F70D	placer le curseur au début de la ligne
.....	F6B6	LDA #01	et initialiser
.....	F6B8	STA #268	le numéro de ligne
.....	F6BB	LDA #27A	
.....	F6BE	STA 12	ainsi que son adresse
.....	F6C0	LDA #27B	
.....	F6C3	STA 13	
.....	F6C5	JMP \$F6FE	et finir

Retour chariot (CR);Code ASCII=#0D

.....	F6C8	JSR \$F70D	placer le curseur au début de la ligne
.....	F6CB	STX #253	et sauver première position valide
.....	F6CE	JMP \$F6FE	puis finir

Inutilisé

F639	ROL A	F6D1	ROL A	placer 1 dans b7
------	-------	------	-------	------------------

Double hauteur (EOT);Code ASCII=#04

F63A	ROL A	F6D2	ROL A	placer 1 dans b6
------	-------	------	-------	------------------

Protection colonnes (6S);Code ASCII=#1D

F63B ROL A F6D3 ROL A placer 1 dans b5

ESCAPE (ESC);Code ASCII=#1B ou #1A

F63C ROL A F6D4 ROL A placer 1 dans b4

Son clavier (ACK);Code ASCII=#06

F63D ROL A F6D5 ROL A placer 1 dans b3

Inutilisé (DLE);Code ASCII=#10

F63E ROL A F6D6 ROL A placer 1 dans b2

Affichage (DC3);Code ASCII=#13

F63F ROL A F6D7 ROL A placer 1 dans b1

Clignotement (DC1);Code ASCII=#11 (Sauf V1.1)

F640 ROL A F6D8 ROL A placer 1 dans b0
F641 EOR 026A F6D9 EOR 026A inverser le drapeau correspondant
F644 STA 026A F6DC STA 026A et le resauver
F647 JMP \$F6CC F6DF JMP \$F6FE et finir

Clignotement (DC1);Code ASCII=#11

..... F6E2 LDA 0251 prendre couleur (sauvegardée)
..... F6E5 EOR #01 et l'inverser
..... F6E7 STA 0251 puis resauver
..... F6EA JMP \$F6FE et finir

Maj/Min (DC4);Code ASCII=#14

F64A LDA 020C F6ED LDA 020C prendre masque courant
F64D EOR #00 F6F0 EOR #00 inverser drapeau
F64F STA 020C F6F2 STA 020C et resauver
F652 LDA 021F
F655 BNE F65A sortir si mode HIRES
F657 JSR \$F729 F6F5 JSR \$F75A allumer ou éteindre CAPS
F65A JMP \$F6CC F6F8 JMP \$F6FE et finir

PING (BEL);Code ASCII=#07

```
F65D JSR $FA85 F6FB JSR $FA9F faire PING
F660 CLC .....
F661 BCC F6CC ..... et finir (pourquoi pas JMP ?)
```

Finir de traiter un caractère

```
..... F6FE LDA 026A prendre registre d'état
..... F701 ORA 0251 et remettre couleur du curseur
..... F704 STA 026A et resauver
..... F707 LDA 001 et enfin réafficher le curseur
..... F709 JSR $F801
..... F70C RTS JMP $F801 aurait été bien aussi !
```

Placer curseur au début de la ligne

```
..... F70D LDX 000 indexer première colonne
..... F70F JSR $F7DE et tester si protégée
..... F712 BNE F716 non, on sort
..... F714 INX oui, première colonne valide=2
..... F715 INX
..... F716 STX 0269 dans numéro de colonne
..... F719 RTS
```

Messages

Les auteurs avaient surement prévu que Ctrl P fasse office de bascule imprimante, ainsi que l'annonçait le manuel de l'Oric-1. Il aurait suffi de pas grand chose, même le message sur la ligne de STATUS était prêt !

```
F663 .... BYT 07, "PRINT", 00
F66A .... BYT 07, " ", 00
F671 .... BYT 07, "CAPS", 00
F677 .... BYT 07, " ", 00
```

Déplacements verticaux, suite.

Principe: c'est cette routine qui effectue les scrolls. Scroller l'écran revient à le descendre d'une ligne ou à le remonter d'une ligne, et ensuite effacer la ligne du curseur, pour ne pas dédoubler cette dernière. La lenteur vient de la routine #EBD9.

F67D	LDA	0268	prendre nouvelle ligne
F680	JSR	\$F6F1	et calculer dans AY son adresse
F683	STA	12	
F685	STY	13	et sauver comme adresse de début de ligne
F687	LDX	026F	prendre nombre de lignes
F68A	DEX		-1
F68B	TXA		dans A pour calcul
F68C	JSR	\$F700	calculer 407A
F68F	STA	0204	
F692	STY	0205	et sauver le résultat
F695	LDX	0268	prendre nouvelle colonne demandée
F698	BEQ	F6A9	si 0,scroll vers le bas
F69A	DEX		ajuster
F69B	CPX	026F	
F69E	BNE	F6CC	si pas haut de la page, on sort
F6A0	DEC	0268	scroll vers le haut: ajuster ligne
F6A3	LDA	001	ligne cible=1
F6A5	LDX	002	ligne source=2
F6A7	BNE	F6B0	
F6A9	INC	0268	scroll vers le bas: ajuster ligne
F6AC	LDA	002	ligne cible=2
F6AE	LDX	001	ligne source=1
F6B0	JSR	\$F6F1	calculer adresse ligne cible
F6B3	STA	0202	
F6B6	STY	0203	et la sauver
F6B9	TXA		ligne origine dans A
F6BA	JSR	\$F6F1	on calcule son adresse
F6BD	STA	0200	
F6C0	STY	0201	et on sauve
F6C3	JSR	\$EBD9	effectuer le décalage
F6C6	LDA	0268	prendre ligne courante
F6C9	JSR	\$F6D3	et l'effacer

Finir de traiter un caractère

F6CC	LDA	001	afficher le curseur
F6CE	JSR	\$F7CB	
F6D1	CLI		et autoriser IRQ
F6D2	RTS		

Effacer Aème ligne

F6D3	JSR	\$F6F1	calculer adresse ligne courante
F6D6	STA	12	

F6D8 STY 13 et la sauver

Effacer ligne courante

F6DA LDY #27	F71A LDY #27	indexer dernière colonne
F6DC LDA #' '	F71C LDA #' '	prendre code de l'espace
F6DE STA (12),Y	F71E STA (12),Y	et envoyer à l'écran
F6E0 DEY	F720 DEY	colonne précédente
F6E1 BPL F6DE	F721 BPL F71E	jusqu'à colonne 0
F6E3 LDY #00	F723 LDY #00	INY aurait marché !
F6E5 LDA 026B	F725 LDA 026B	prendre attribut première colonne
F6E8 STA (12),Y	F728 STA (12),Y	et sauver
F6EA LDA 026C	F72A LDA 026C	prendre attribut deuxième colonne
F6ED INY	F72D INY	
F6EE STA (12),Y	F72E STA (12),Y	et sauver
F6F0 RTS	F730 RTS	

Calculer adresse Aème ligne (TEXT ou HIRES)

Entrée: A contient le numéro de la ligne.

Sortie: AY contient l'adresse de la ligne, X est inchangé.

F6F1 JSR \$F700	AY=40xA
F6F4 CLC	
F6F5 ADC 026D	
F6F8 PHA	ajouter poids faible début écran
F6F9 TYA	
F6FA ADC 026E	
F6FD TAY	idem poids fort
F6FE PLA	
F6FF RTS	

AY=40xA

Entrée: A contient la valeur voulue...

Sortie: AY contient 40xA (#263=Y et #264=A original), X est inchangé.

F700 LDY #00	F731 LDY #00	initialiser le résultat poids fort
F702 STY 0263	F733 STY 0263	à 0
F705 STA 0264	F736 STA 0264	sauver A pour addition

F708 ASL A	F739 ASL A	
F709 ROL 0263	F73A ROL 0263	X2
F70C ASL A	F73D ASL A	
F70D ROL 0263	F73E ROL 0263	X4
F710 CLC	F741 CLC	
F711 ADC 0264	F742 ADC 0264	
F714 BCC F719	F745 BCC F74A	
F716 INC 0263	F747 INC 0263	X5 (X4+original)
F719 ASL A	F74A ASL A	
F71A ROL 0263	F74B ROL 0263	X10
F71D ASL A	F74E ASL A	
F71E ROL 0263	F74F ROL 0263	X20
F721 ASL A	F752 ASL A	
F722 ROL 0263	F753 ROL 0263	X40
F725 LDY 0263	F756 LDY 0263	récupérer le poids fort
F728 RTS	F759 RTS	

Ajuster CAPS

F729 LDA 020C	F75A LDA 020C	prendre masque
F72C BPL F735	F75D BPL F766	si minuscule effacer
F72E LDA #71	F75F LDA #70	
F730 LDY #F6	F761 LDY #F7	indexer le message 'CAPS'
F732 JMP \$F739	F763 JMP \$F76A	et afficher (BMI aurait été bien)
F735 LDA #77	F766 LDA #76	
F737 LDY #F6	F768 LDY #F7	indexer le message ' '
F739 LDX #23	F76A LDX #23	indiquer afficher à la colonne 35
F73B JSR \$F82F	F76C JSR \$F865	afficher
F73E RTS	F76F RTS	(JMP \$F82F/\$F865 aurait marché !)

Messages

```
.... F770 BYT #07,"CAPS",#00
.... F776 BYT #07," ",#00
```

AFFICHER X A L'ECRAN

Entrée: X contient le code ASCII du caractère à afficher

Sortie: A,X,Y,C,V,I,B inchangés. N et Z placés selon A

Principe: on teste d'abord le code du Ctrl-S, pour pouvoir l'annuler,et aussi

quelques autres qui ne seront donc pas interdits par le Ctrl-S. Le reste est trivial à suivre. Quelques complications sur la VI.0 pour ignorer les colonnes protégées.

F73F PHA	F77C PHA	sauver A
F740 PHP	F77D PHP	sauver P
F741 TYA	F77E TYA	
F742 PHA	F77F PHA	sauver Y
F743 TXA	F780 TXA	et code dans A
F744 PHA	F781 PHA	et enfin X
F745 CLD	F782 CLD	imposer mode décimal (?)
F746 CMP #20	est-ce un caractère de controle ?
F748 BCC F795	oui, le traiter et c'est tout
.....	F783 CPX #13	est-ce Ctrl-S ?
.....	F785 BEQ F7CD	oui, exécution
.....	F787 CPX #14	Ctrl-T ?
.....	F789 BEQ F7CD	oui, exécution
.....	F78B CPX #06	est-ce Ctrl-F ?
.....	F78D BEQ F7CD	oui, exécution
F74A LDA #26A	F78F LDA #26A	prendre registre d'état
F74D AND #02	F802 AND #02	et tester le drapeau d'affichage
F74F BEQ F798	F804 BEQ F7D0	si OFF, c'est fini...
.....	F796 TXA	prendre code dans A
.....	F797 CMP #20	et tester si caractère de controle
.....	F799 BCC F7CD	oui, effectuer et finir
F751 LDA #26A	F79B LDA #26A	tester le drapeau ESC
F754 AND #10	F79E AND #10	
F756 BEQ F76B	F7A0 BEQ F7B5	non, sauter
F758 TXA	F7A2 TXA	oui, code dans A
F759 SEC	F7A3 SEC	
F75A SBC #40	F7A4 SBC #40	ne doit pas être inférieur à '0'
F75C BMI F767	F7A6 BMI F7B1	si oui, afficher un espace
F75E AND #1F	F7A8 AND #1F	ramener à #00-#1F (attributs vidéo)
F760 JSR \$F7AC	F7AA JSR \$F7E4	afficher
F763 LDA #1B	F7AD LDA #1B	prendre code pour 'ESC'
F765 BNE F795	F7AF BNE F7CD	inconditionnel: remettre le drapeau ESC
F767 LDA #20	F7B1 LDA #20	afficher un espace
F769 BPL F760	F7B3 BPL F7AA	inconditionnel
F76B CPX #7F	F7B5 CPX #7F	est-ce DEL ?
F76D BEQ F784	F7B7 BEQ F7C1	oui, on saute
F76F JSR \$F79F	tester colonne protégée
F772 BEQ F77C	oui, on se décale
F774 PLA	F7B9 PLA	récupérer le code
F775 PHA	F7BA PHA	sans toucher à la pile

F776 JSR \$F7AC	F7BB JSR \$F7E4	afficher le code
F779 JMP \$F798	F7BE JMP \$F7D0	et sortir
F77C LDA #09	prendre code de 'curseur droite'
F77E JSR \$F5D3	et l'effectuer
F781 JMP \$F76F	puis recommencer
F784 LDA #08	F7C1 LDA #08	DEL: déplacer le curseur vers la gauche
F786 JSR \$F5D3	F7C3 JSR \$F602	
F789 JSR \$F79F	tester colonne protégée
F78C BEQ F784	et recommencer si colonne protégée
F78E LDA #' '	F7C6 LDA #' '	afficher un espace pour effacer
F790 JSR \$F7AC	F7C8 JSR \$F7E4	le caractère sous le curseur
F793 LDA #08	F7CB LDA #08	et revenir sur le caractère
F795 JSR \$F5D3	F7CD JSR \$F602	afficher un caractère de controle
F798 PLA	F7D0 PLA	récupérer X
F799 TAX	F7D1 TAX	
F79A PLA	F7D2 PLA	puis Y
F79B TAY	F7D3 TAY	
F79C PLP	F7D4 PLP	puis P
F79D PLA	F7D5 PLA	et A...
F79E RTS	F7D6 RTS	

TESTER COLONNES PROTEGEES

Entrée: rien

Sortie: Z=1 si le curseur est dans la zone protégée (colonne 0 et 1) et que le drapeau indique que la zone est effectivement protégée.

X et Y inchangés.

F79F LDA 0269	F7D7 LDA 0269	prendre position courante du curseur
F7A2 AND #FE	F7DA AND #FE	et isoler le poids fort
F7A4 BNE F7AB	F7DC BNE F7E3	poids fort non nul, colonne > 1, Z=0.
F7A6 LDA 026A	F7DE LDA 026A	si colonne protégée (0 ou 1)
F7A9 AND #20	F7E1 AND #20	positionner Z selon état du drapeau
F7AB RTS	F7E3 RTS	

AFFICHER A SELON #12-#13 ET #269

Entrée: A contient le code du caractère à afficher

Sortie: A et X ne sont pas affectés.

Bogue: s'il y a double hauteur, et que le curseur est sur la dernière ligne, la zone #BF#-#C# va être affectée. Dangereux si on y place des extensions comme le préconise le manuel...

F7AC PHA	F7E4 PHA	sauver le code
F7AD LDY #269	F7E5 LDY #269	prendre abscisse du curseur
F7B# STA (12),Y	F7E8 STA (12),Y	et l'envoyer à l'écran
F7B2 LDA #26A	tester la drapeau de double hauteur
F7B5 AND #4#	
F7B7 BEQ F7C4	non, c'est fini
.....	F7EA BIT #26A	c'est tellement plus simple...
.....	F7ED BVC F7FA	
F7B9 LDA #269	F7EF LDA #269	(pourquoi pas TYA ?) ajuster l'index
F7BC CLC	F7F2 CLC	sur la ligne suivante
F7BD ADC #28	F7F3 ADC #28	
F7BF TAY	F7F5 TAY	à nouveau dans l'index
F7C# PLA	F7F6 PLA	récupérer le code
F7C1 PHA	F7F7 PHA	tout en le laissant sur la pile
F7C2 STA (12),Y	F7F8 STA (12),Y	et l'envoyer à l'écran
F7C4 LDA ##9	F7FA LDA #9	déplacer le curseur vers la droite
F7C6 JSR \$F5D3	F7FC JSR \$F6#2	pour ajuster sur la suite
F7C9 PLA	F7FF PLA	et récupérer le code
F7CA RTS	F8## RTS	

EFFACER OU ETEINDRE LE CURSEUR

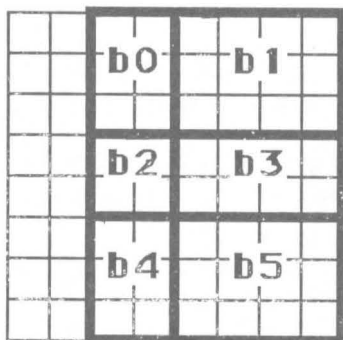
Entrée: A=# ou 1 pour éteindre ou allumer le curseur (c'est à dire vidéo inverse ou non)

Programmation: une variable de travail aurait pu être évitée, en procédant comme suit: AND #26A:LDY #269:LSR A:PHP:LDA (#12),Y:ASL:PLP:ROR:STA (#12),Y

F7CB AND #26A	F8#1 AND #26A	éteindre si curseur OFF
F7CE LSR A	F8#4 LSR A	couleur dans C
F7CF ROR A	F8#5 ROR A	et dans b7
F7D# STA #265	F8#6 STA #265	on sauve
F7D3 LDY #269	F8#9 LDY #269	on prend l'abscisse
F7D6 LDA (12),Y	F8#C LDA (12),Y	et le caractère sous le curseur
F7D8 AND #7F	F8#E AND #7F	on élimine b7
F7DA ORA #265	F81# ORA #265	pour le mettre à la couleur demandée
F7DD STA (12),Y	F813 STA (12),Y	et on renvoie le code
F7DF RTS	F815 RTS	

GENERER LES CARACTERES ALTERNES

Principe: la structure des caractères alternés n'est pas aléatoire. Leur code s'obtient en les considérant comme des blocs de 6 bits, qui prennent toutes les valeurs possibles. Ces bits sont en fait des blocs dans la matrice, placés comme ci-dessous.



*** FIGURE F7-A ***

Si on considère le motif comme équivalent à b5 b4 b3 b2 b1 b0, il va falloir décrire toutes les valeurs pour chaque octet. On va en fait procéder par groupe de deux bits: b0-b1, b2-b3 et enfin b4-b5. Chaque couple de deux bits donne un motif parmi 4. De plus, selon la position, le motif sera répété 2 ou trois fois, conformément au schéma.

Programmation: le principe est bien trouvé, mais la programmation laisse à désirer, on peut réduire presque de moitié cette routine...

F7E0 LDA #00	F816 LDA #00	
F7E2 STA 0C	F818 STA 0C	
F7E4 LDA #B9	F81A LDA #B9	initialiser pointeur de caractère
F7E6 STA 0D	F81C STA 0D	à #B900, début de la table
F7E8 LDA #00	F81E LDA #00	indiquer poids faible=0
F7EA JSR \$F7F7	F820 JSR \$F82D	et calculer 32 caractères
F7ED LDY #BA	F823 LDY #BA	indexer maintenant #BA00
F7EF STY 0D	F825 STY 0D	(INC #BA aurait marché !)
F7F1 LDA #20	F827 LDA #20	initialiser pour les 32 derniers (b5=1)
F7F3 JSR \$F7F7	F829 JSR \$F82D	et les calculer
F7F6 RTS	F82C RTS	

Calculer 32 caractères

F7F7 LDY #00	F82D LDY #00	initialiser index
--------------	--------------	-------------------

F7F9	PHA	F82F	PHA	sauver code en cours
F7FA	JSR \$F81E	F830	JSR \$F854	et calculer motif selon b0-b1
F7FD	STA (0C),Y	F833	STA (0C),Y	et une troisième fois
F7FF	INY	F835	INY	
F800	PLA	F836	PLA	récupérer le code
F801	PHA	F837	PHA	
F802	JSR \$F81C	F838	JSR \$F852	et calculer motif central selon b2-b3
F805	PLA	F83B	PLA	récupérer le code
F806	PHA	F83C	PHA	
F807	JSR \$F81A	F83D	JSR \$F850	et calculer motif selon b5-b6
F80A	STA (0C),Y	F840	STA (0C),Y	et une troisième fois
F80C	INY	F842	INY	
F80D	CPY #00	F843	CPY #00	inutile !!! tester si une page (32*8=256)
F80F	BEQ F818	F845	BEQ F84E	,c'est à dire 32 caractères a été décrite
F811	PLA	F847	PLA	non, on incrémente le pointeur de caractère
F812	CLC	F848	CLC	
F813	ADC #01	F849	ADC #01	
F815	JMP \$F7F9	F84B	JMP \$F82F	(BCC aurait marché) et recommencer
F818	PLA	F84E	PLA	sortir:ajuster la pile
F819	RTS	F84F	RTS	
F81A	LSR A	F850	LSR A	décaler b4-b5 dans b0-b1
F81B	LSR A	F851	LSR A	
F81C	LSR A	F852	LSR A	décaler b2-b3 dans b0-b1
F81D	LSR A	F853	LSR A	
F81E	AND #03	F854	AND #03	garder seulement b0-b1
F820	TAX	F856	TAX	comme index
F821	LDA F82B,X	F857	LDA F861,X	prendre motif correspondant
F824	STA (0C),Y	F85A	STA (0C),Y	le sauver
F826	INY	F85C	INY	
F827	STA (0C),Y	F85D	STA (0C),Y	au moins deux fois,c'est le minimum
F829	INY	F85F	INY	
F82A	RTS	F860	RTS	

Table des valeurs

F82B F861 BYT #00,#F0,#0F,#FF

ECRIRE SUR LA LIGNE 0

Entrée: AY pointe sur la chaîne à afficher (elle doit se terminer par un 0), et X indique la colonne où doit commencer l'affichage.

Bogue: sur la Vi.0,l'affichage est fait même en mode HIRES, ce qui n'est pas du

plus bel effet.

F82F	STA 0C	F865	STA 0C	
F831	STY 0D	F867	STY 0D	sauver adresse du message
.....		F869	LDA 021F	prendre indicateur de mode
.....		F86C	BNE F87B	et sortir si mode HIRES
F833	LDY #00	F86E	LDY #00	préparer l'index
F835	LDA (0C),Y	F870	LDA (0C),Y	prendre caractère de la chaîne
F837	BEQ F840	F872	BEQ F87B	et sortir si c'est la fin
F839	STA 0B00,X	F874	STA 0B00,X	l'afficher
F83C	INX	F877	INX	suivant à l'écran
F83D	INY	F878	INY	suivant dans la chaîne
F83E	BNE F835	F879	BNE F870	et on continue...
F840	RTS	F87B	RTS	

DONNEES POUR VECTEURS SYSTEMES

F841	JMP \$EC03	IRQ
F844	JMP \$F430	NMI
F847	ORA (00,X)	???
F849	RTI	retour IRQ
.....	F87C	JMP \$F77C	afficher un caractère
.....	F87F	JMP \$EB78	prendre une touche au clavier
.....	F882	JMP \$F5C1	envoyer un caractère à l'imprimante
.....	F885	JMP \$F865	afficher ligne 0
.....	F888	JMP \$EE22	IRQ
.....	F88B	JMP \$F8B2	NMI
.....	F88E	RTI	retour IRQ

RESET SYSTEME (COLD START)

F84A	LDX #FF	F88F	LDX #FF	initialiser le pointeur de pile
F84C	TXS	F891	TXS	au sommet
F84D	CLI	F892	CLI	autoriser IRQ
F84E	CLD	F893	CLD	et interdire mode décimal
F84F	LDX #08	F894	LDX #12	transférer la table des vecteurs systèmes
F851	LDA F841,X	F896	LDA F87C,X	
F854	STA 0228,X	F899	STA 0238,X	en mémoire vive
F857	DEX	F89C	DEX	
F858	BPL F851	F89D	BPL F896	
.....		F89F	LDA #20	

.....	F8A1	STA	024E	répétition normale=32	
.....	F8A4	LDA	#04		
.....	F8A6	STA	024F	rapide=4	
F85A	JSR	\$F9C0	F8A9	JSR \$FA14	tester la mémoire
F85D	PHP	sauver résultat du test
F85E	JSR	\$F888	F8AC	JSR \$F888	faire NMI (écran,VIA...)
F861	PLP	reprandre résultat du test
F862	BEQ	F871	sauter si OK
F864	LDY	#00	
F866	LDX	F874,Y	sinon, afficher
F869	JSR	\$F73F	le message 'MEMORY ERROR'
F86C	INY	
F86D	CPY	#0E	,qui a 14 caractères
F86F	BNE	F866	
F871	JMP	\$C000	F8AF	JMP \$ECCC	faire COLD START du BASIC

NMI SYSTEME (WARM START)

F882	JSR	\$F888	F8E2	JSR \$F888	configurer écran, via etc...
F885	JMP	\$C003	F8B5	JMP \$C471	et faire WARM START BASIC

CONFIGURER LE SYSTEME

Action: configurer le système des entrées/sorties (PSG 8912, VIA etc...), ainsi que le terminal écran.

F888	JSR	\$F960	F8B8	JSR \$F9AA	configurer VIA,IRQ inhibées
F88B	LDA	#07	F8BB	LDA #07	indexer registre d'autorisation du GI 8912
F88D	LDX	#40	F8BD	LDX #40	ouvrir les canaux (!) et port A en sortie
F88F	JSR	\$F406	F8BF	JSR \$F590	
F892	JSR	\$EBD0	F8C2	JSR \$EDE0	autoriser IRQ, placer TIMER etc...
F895	JSR	\$F8D1	F8C5	JSR \$F90E	placer quelques registres d'état affichage
.....	F8C8	LDA	#FF	indiquer mode majuscule
.....	F8CA	STA	020C	
F898	JSR	\$F97F	F9CD	JSR \$F9C9	faire TEXT
F89B	LDX	#05	F8D0	LDX #05	indexer 1er groupe de valeurs
F89D	JSR	\$F93E	F8D2	JSR \$F982	et décaler caractères ROM --> RAM
F8A0	JSR	\$F40C	F8D5	JSR \$F816	générer le deuxième jeu de caractère
F8A3	LDA	#FF	indiquer mode majuscule
F8A5	STA	020C	
.....	F8D8	JSR	\$F75A	afficher CAPS
F8A8	RTS		F8DB	RTS	

HIRES:CREER FENETRE TEXT

F8A9 PHA	F8DC PHA	sauver A
F8AA TXA	F8DD TXA	
F8AB PHA	F8DE PHA	et X
F8AC LDA #00	
F8AE STA 0269	curseur sur colonne 0
F8B1 LDA #01	F8DF LDA #01	
F8B3 STA 021F	F8E1 STA 021F	indiquer mode HIRES
F8B6 STA 0268	et ligne 1
F8B9 LDA #40	placer adresse ligne 0 en #BF40
F8BB STA 026D	
F8BE LDA #BF	
F8C0 STA 026E	
.....	F8E4 LDA #BF	
.....	F8E6 STA 027B	
.....	F8E9 STA 0279	
.....	F8EC LDA #68	adresse ligne 1=#BF68
.....	F8EE STA 027A	
.....	F8F1 LDA #90	adresse ligne 2=#BF90
.....	F8F3 STA 0278	
F8C3 LDA #03	F8F6 LDA #03	
F8C5 STA 026F	F8F8 STA 027E	indiquer 3 lignes d'écran
.....	F8FB LDA #00	
.....	F8FD STA 027D	nombre de caractère à scroller= #0050
.....	F900 LDA #50	c'est à dire deux lignes
.....	F902 STA 027C	
F8C8 LDX #0C	F905 LDX #0C	
F8CA JSR \$F409	F907 JSR \$0238	effacer l'écran
F8CD PLA	F90A PLA	
F8CE TAX	F90B TAX	
F8CF PLA	F90C PLA	et récupérer les registres
F8D0 RTS	F90D RTS	

INITIALISER COULEUR ECRAN

Entrée: rien

Sortie: A,X et Y inchangés

F8D1 PHA	F90E PHA	sauver A
F8D2 LDA #03	F90F LDA #03	mettre affichage, curseur, son en service
F8D4 STA 026A	F911 STA 026A	et mode 40 colonne,ESC hors service

F8D7	LDA #00	F914	LDA #00	couleur d'encre =noir
F8D9	STA 026C	F916	STA 026C	
F8DC	LDA #17	F919	LDA #17	couleur de fond =blanc
F8DE	STA 026B	F91B	STA 026B	
F8E1	PLA	F91E	PLA	
F8E2	RTS	F91F	RTS	

CRER L'ECRAN HIRES

F8E3	PHA	F920	PHA	sauver A
F8E4	LDA 021F	F921	LDA 021F	déjà HIRES ?
F8E7	BNE F8EE	F924	BNE F92B	oui,
on saute				
F8E9	LDX #00	F926	LDX #00	non, on décale les caractères
F8EB	JSR \$F93E	F928	JSR \$F982	
F8EE	LDA #FE	F92B	LDA #FE	on interdit le clignotement
F8F0	AND 026A	F92D	AND 026A	du curseur
F8F3	STA 026A	F930	STA 026A	
F8F6	LDA #1E	F933	LDA #1E	mettre attribut HIRES, 50 hz
F8F8	JSR \$F9B3	
F8FB	JSR \$EC00	effacer mémoire (remplir de #40)
.....	F935	STA BDFD	
.....	F938	LDA #40	premier caractère=#40
.....	F93A	STA A000	et décaler #A000 --> #A001, à partir du bas
.....	F93D	LDX #17	
.....	F93F	JSR \$F982	c'est à dire remplir de #40 la mémoire
F8FE	LDA #00	F942	LDA #00	
F900	STA 0219	F944	STA 0219	curseur HIRES en 0,0
F903	STA 021A	F947	STA 021A	
F906	STA 10	F94A	STA 10	
F908	LDA #A0	F94C	LDA #A0	
F90A	STA 11	F94E	STA 11	placer son adresse (#A000)
F90C	LDA #20	F950	LDA #20	et son motif
F90E	STA 0215	F952	STA 0215	
F911	LDA #FF	F955	LDA #FF	
F913	STA 0213	F957	STA 0213	PATTERN plein pour l'instant
F916	JSR \$F8A9	F95A	JSR \$F8DC	créer la fenêtre TEXT
F919	LDA #01	F95D	LDA #01	et mettre le curseur
F91B	ORA 026A	F95F	ORA 026A	
F91E	STA 026A	F962	STA 026A	
F921	PLA	F965	PLA	
F922	RTS	F966	RTS	

CREER L'ECRAN TEXT

F923 PHA	F967 PHA	sauver A
F924 LDA #FE	F968 LDA #FE	
F926 AND 026A	F96A AND 026A	
F929 STA 026A	F96D STA 026A	enlever le curseur
F92C LDX #11	F970 LDX #11	
F92E JSR \$F93E	F972 JSR \$F982	
décaler les caractères		
F931 JSR \$F97F	F975 JSR \$F9C9	placer les paramètres de l'écran
F934 LDA #01	F978 LDA #01	
F936 ORA 026A	F97A ORA 026A	
F939 STA 026A	F97D STA 026A	et remettre le curseur
F93C PLA	F980 PLA	
F93D RTS	F981 RTS	

DECALER UNE ZONE D'APRES TABLE

F93E LDY #06	F982 LDY #06	indiquer 6 paramètres
F940 LDA F94E,X	F984 LDA F992,X	prendre paramètres
F943 STA 01FF,Y	F987 STA 000B,Y	dans zone de travail
F946 DEX	F98A DEX	
F947 DEY	F98B DEY	
F948 BNE F940	F98C BNE F984	
F94A JSR \$EBD9	F98E JSR \$EDC4	faire le décalage
F94D RTS	F991 RTS	

Données caractères ROM --> RAM

```
F94E ....  BYT #FC70,#B500,#0300
.... F992  BYT #FC70,#B500,#0300
```

Données caractères TEXT --> HIRES

```
F954 F99B  BYT #B400,#9800,#0780
```

Données HIRES --> TEXT

```
F95A F95E  BYT #9800,#B400,#0780
```

Données remplir écran HIRES

```
.... F9A4  BYT #A000,#A001,#1FBF
```


INITIALISER LE VIA 6522

F960 LDA #FF	F9AA LDA #FF	
F962 STA 0303	F9AC STA 0303	port A (colonnes clavier) tout en sortie
F965 LDA #F7	F9AF LDA #F7	
F967 STA 0302	F9B1 STA 0302	port B en sortie, sauf b3 (LS....)
F96A LDA #B7	F9B4 LDA #B7	
F96C STA 0300	F9B6 STA 0300	ouvrir le relais (b6=0)
F96F LDA #DD	F9B9 LDA #DD	initialier PCR
F971 STA 030C	F9BB STA 030C	
F974 LDA #7F	F9BE LDA #7F	pour l'instant, ne pas générer d'IRQ
F976 STA 030E	F9C0 STA 030E	
F979 LDA #00	F9C3 LDA #00	T1 en mode monostable
F97B STA 030B	F9C5 STA 030B	
F97E RTS	F9C8 RTS	

CONFIGURER EN MODE TEXT

F97F LDA #1A	F9C9 LDA #1A	
F981 JSR \$F9B3	F9CB JSR \$FA07	envoyer attribut TEXT 50 hz
F984 LDA #20	F9CE LDA #20	effacer la ligne de statut
F986 LDY #28	F9D0 LDY #28	
F988 STA BB7F,Y	F9D2 STA BB7F,Y	
F98B DEY	F9D5 DEY	
F98C BNE F988	F9D6 BNE F9D2	
F98E LDA #00	F9D8 LDA #00	indiquer mode TEXT
F990 STA 021F	F9DA STA 021F	
F993 STA 0269	placer le curseur en 0,1
F996 LDA #01	utilité à démontrer...
F998 STA 0268	
F99B LDA #00	
F99D STA 026D	adresse ligne 0=#BB00
F9A0 LDA #BB	
F9A2 STA 026E	
.....	F9DD LDA #BB	
.....	F9DF STA 027B	
.....	F9E2 STA 0279	
.....	F9E5 LDA #A8	
.....	F9E7 STA 027A	adresse ligne 1=#BBA8
.....	F9EA LDA #D0	
.....	F9EC STA 0278	adresse ligne 2=#BBD0
F9A5 LDA #1B	F9EF LDA #1B	
F9A7 STA 026F	F9F1 STA 027E	l'écran a 27 lignes utiles...

.....	F9F4	LDA #04	
.....	F9F6	STA 027D	
.....	F9F9	LDA #10	et il y a #0410 caractères à scroller
.....	F9FB	STA 027C	(26*40=1040=#410)
F9AA	LDX #0C	F9FE	LDX #0C effacer l'écran
F9AC	JSR \$F409	FA00	JSR \$0238
F9AF	JSR \$F729	FA03	JSR \$F75A et placer CAPS si nécessaire
F9B2	RTS	FA06	RTS

ENVOYER UN ATRIBUT DE MODE D'ECRAN

F9B3	STA BFDf	FA07	STA BFDf	envoyer l'attribut en bas de l'écran
F9B6	LDA #02	FA0A	LDA #02	et placer timer 2
F9B8	LDX #00	FA0C	LDX #00	
F9BA	LDY #03	FA0E	LDY #03	pour attendre 3/100 ème de seconde
F9BC	JSR \$EBDC	FA10	JSR \$EEC9	
F9BF	RTS	FA13	RTS	

TESTER LA MEMOIRE

F9C0	JSR \$F9DD	tester 16 K/48 K
F9C3	JSR \$FA06	tester les 16 K ou 48 K
F9C6	BNE F9DC	si erreur, on sort Z=0
F9C8	LDA #00	
F9CA	STA 0C	
F9CC	LDA #10	
F9CE	STA 0D	placer index sur #1000 (??)
F9D0	LDA #00	code=0
F9D2	JSR \$FA49	et tester si 0 accepté sur la page 10
F9D5	BNE F9DC	si erreur, on sort, Z=0
F9D7	LDA #FF	code=#FF
F9D9	JSR \$FA49	et tester si #FF accepté sur la page #10
F9DC	RTS	

Tester 16 K/48 K

Sortie: #2E1-#2E2 contient le haut de la mémoire (#3FFF/#BFFF)

F9DD	LDA #00	
F9DF	STA 1000	mettre 0 en #1000 (??)
F9E2	LDA #FF	
F9E4	STA 5000	et #FF en #5000

F9E7	LDA 1000	récupérer valeur en #1000
F9EA	BNE F9F6	si pas 0, c'est un 16 K
F9EC	LDA #00	
F9EE	STA 0220	indiquer 48 K
F9F1	LDA #BF	si 48 K, top=#BFFF
F9F3	JMP \$F9FD	
F9F6	LDA #01	
F9F8	STA 0220	indiquer 16 K
F9FB	LDA #3F	
F9FD	STA 02E2	et top=#3FFF
FA00	LDA #FF	
FA02	STA 02E1	et sauver top poids faible aussi
FA05	RTS	

Tester toute la mémoire

FA06	CLC	
FA07	LDA 02E1	
FA0A	ADC #01	ajuster valeur limite+1
FA0C	STA 0E	
FA0E	LDA 02E2	
FA11	ADC #00	
FA13	STA 0F	dans #0E-#0F
FA15	LDA #00	
FA17	STA 0C	
FA19	LDA #04	
FA1B	STA 0D	initialiser pointeur de départ à #0400
FA1D	LDY #00	et index
FA1F	LDA 0E	
FA21	CMP 0C	tester si fin, poids faible
FA23	BNE FA2B	
FA25	LDA 0F	
FA27	CMP 0D	et éventuellement poids fort
FA29	BEQ FA48	sortir Z=1 si fin atteinte
FA2B	LDA #AA	motif %1010101010
FA2D	STA (0C),Y	on écrit...
FA2F	LDA (0C),Y	on relit...
FA31	CMP #AA	c'est pareil ?
FA33	BNE FA48	non, sortir, Z=0
FA35	LDA #55	oui, on essaye avec motif %01010101
FA37	STA (0C),Y	on écrit
FA39	LDA (0C),Y	puis relit
FA3B	CMP #55	et enfin teste
FA3D	BNE FA48	erreur si pas pareil

FA3F	INC	0C	suivant poids faible
FA41	BNE	FA45	
FA43	INC	0D	et poids fort peut être...
FA45	JMP	\$FA1F	et on repart
FA48	RTS		peut être que #FA60 est trop loin ?

Tester toute une page

FA49	STA	0E	sauver code de remplissage
FA4B	LDY	#00	initialiser index
FA4D	STA	(0C),Y	écrire le code
FA4F	DEY		
FA50	BNE	FA4D	et finir toute la page
FA52	JSR	\$FA61	attendre environ 7,5 ms
FA55	LDY	#00	indexer la page à nouveau
FA57	LDA	(0C),Y	prendre ce qu'il reste
FA59	CMP	0E	et comparer à ce qu'on a mis
FA5B	BNE	FA60	si pas pareil, on sort Z=0
FA5D	DEY		
FA5E	BNE	FA57	si page OK, on sort Z=1
FA60	RTS		

Attendre 7684 microsecondes

FA61	LDX	#06
FA63	LDY	#00
FA65	DEY	
FA66	BNE	FA65
FA68	DEX	
FA69	BNE	FA65
FA6B	RTS	

Remarque: curieuse manière de tester le mode 16/48K en #500 ! Si l'adresse #500 n'est pas en RAM, où seront stockés les programmes BASIC ?

.....	FA14	LDY	#00	
.....	FA16	STY	0260	indiquer pas d'erreur de mémoire
.....	FA19	STY	0220	indiquer 48 K
.....	FA1C	STY	0500	placer un 0 (!)
.....	FA1F	STY	0E	
.....	FA21	DEY		Y=#FF
.....	FA22	STY	0C	poids faible pointeur
.....	FA24	STY	4500	placer en #4500 aussi
.....	FA27	LDA	0500	récupérer valeur laissée en #500

.....	FA2A	BNE FA30	sauter si pas 0
.....	FA2C	LDA #C0	48 K:top=#C000
.....	FA2E	BNE FA35	inconditionnel
.....	FA30	INC 0220	indiquer 16 K
.....	FA33	LDA #40	top=#4000
.....	FA35	STA 0F	et sauver dans limite
.....	FA37	INY	Y=#00
.....	FA38	LDA #03	debut =#3FF (on commence par incrémenter)
.....	FA3A	STA 0D	
.....	FA3C	INC 0C	passer octet suivant
.....	FA3E	BNE FA42	
.....	FA40	INC 0D	
.....	FA42	LDA 0C	
.....	FA44	CMP 0E	est-ce fini ?
.....	FA46	BNE FA4E	
.....	FA48	LDA 0D	
.....	FA4A	CMP 0F	
.....	FA4C	BEG FA5D	oui,on sort
.....	FA4E	LDA #AA	motif=%10101010
.....	FA50	STA (0C),Y	on écrit
.....	FA52	CMP (0C),Y	on lit pour comparer
.....	FA54	BNE FA5D	si pas bon,on sort
.....	FA56	LSR A	motif=%01010101
.....	FA57	STA (0C),Y	on écrit
.....	FA59	CMP (0C),Y	on lit pour comparer
.....	FA5B	BEG FA3C	si c'est bon,on recommence
.....	FA5D	SEC	
.....	FA5E	LDA 0F	
.....	FA60	SBC #28	prendre top mémoire (16 K ou 48 K)
.....	FA62	STA 0F	et enlever #2800
.....	FA64	LDA 0E	pour calculer le haut en mode RELEASE
.....	FA66	CMP 0C	
.....	FA68	LDA 0F	
.....	FA6A	SBC 0D	et comparer à la valeur réellement atteinte
.....	FA6C	BCC FA77	
.....	FA6E	LDA 0C	si celle-ci est en dessous,c'est elle
.....	FA70	LDY 0D	qui est le haut de la mémoire
.....	FA72	INC 0260	et on indique erreur de mémoire
.....	FA75	BNE FA7B	inconditionnel
.....	FA77	LDA 0E	prendre haut de mémoire
.....	FA79	LDY 0F	mode RELEASE
.....	FA7B	STA A6	
.....	FA7D	STY A7	et sauver comme HIMEM
.....	FA7F	STA 02C1	

..... FA82 STY 02C2 et comme référence pour GRAB
..... FA85 RTS

P) ROUTINES SONORES

1-Procédures standards

Bien entendu, il s'agit d'accéder facilement au PSG 8912.

Le PSG est organisé, pour le son, en 13 registres (voir leur signification dans le chapitre entrées/sorties). Tous ces registres sont latched, c'est à dire qu'ils gardent leur valeur tant qu'on ne la remplace pas par une autre.

L'émission d'un son va donc consister à définir une période (sa hauteur), son canal, l'éventuel mixage du bruit, ainsi éventuellement qu'un choix d'enveloppe.

On aura tout intérêt à utiliser la routine qui initialise d'un coup les 14 registres du PSG (#FA6C/#FA86) avec les valeurs désirées. Un cas typique d'utilisation est celui du PING par exemple.

Ensuite, si on veut faire varier ce son, en volume par exemple, il suffira de modifier uniquement le registre volume du canal considéré, ce qui est très rapide. Il convient pour cela d'utiliser la routine #F535/#F590. Une illustration de ce procédé est la commande ZAP, qui fait varier la période du son émis.

Le principe est simple, et l'Oric n'attend plus que votre talent !

2-Listing

ENVOYER 14 PARAMETRES AU PSG 8912

Entrée: XY pointe sur l'adresse des 14 paramètres.

Sortie: P inchangé.

FA6C	PHP	FA86	PHP	sauver P
FA6D	SEI	FA87	SEI	inhiber IRQ
FA6E	STX 14	FA88	STX 14	
FA70	STY 15	FA8A	STY 15	sauver adresse pour indirection
FA72	LDY #00	FA8C	LDY #00	paramètre 0
FA74	LDA (14),Y	FA8E	LDA (14),Y	prendre le paramètre
FA76	TAX	FA90	TAX	dans X
FA77	TYA	FA91	TYA	numéro du registre

FA78 PHA	FA92 PHA	dans A et on sauve
FA79 JSR \$F535	FA93 JSR \$F598	envoyer le paramètre au GI
FA7C PLA	FA94 PLA	
FA7D TAY	FA97 TAY	récupérer index
FA7E INY	FA98 INY	et passer au suivant
FA7F CPY #0E	FA99 CPY #0E	si les 14 transférés
FA81 BNE FA74	FA9B BNE FA8E	
FA83 PLP	FA9D PLP	on sort.
FA84 RTS	FA9E RTS	

'PING' (COMMANDE)

FA85 LDX #8D	FA9F LDX #A7	
FA87 LDY #FA	FAA1 LDY #FA	indexer données pour PING
FA89 JSR \$FA6C	FAA3 JSR \$FA86	et envoyer au GI
FA8C RTS	FAA6 RTS	

Données pour PING

Fréquence=2808 Hz

FA8D FAA7	BYT #18, #00, #00, #00, #00, #00, #00
FA94 FAAE	BYT #3E, #10, #00, #00, #00, #0F, #00

'SHOOT' (COMMANDE)

FA9B LDX #A3	FAE5 LDX #BD	
FA9D LDY #FA	FAB7 LDY #FA	indexer données pour SHOOT
FA9F JSR \$FA6C	FAB9 JSR \$FA86	et envoyer
FAA2 RTS	FABC RTS	

Données pour SHOOT

FAA3 FABD	BYT #00, #00, #00, #00, #00, #00, #0F
FAAA FAC4	BYT #07, #10, #10, #10, #00, #08, #00

'EXPLODE' (COMMANDE)

FAB1 LDX #B9	FACB LDX #D3	
FAB3 LDY #FA	FACD LDY #FA	indexer données pour EXPLODE
FAB5 JSR \$FA6C	FACF JSR \$FA86	et envoyer

FAB0 RTS

FAD2 RTS

Données pour SHOOT

FAB9 FAD3 BYT #20, #00, #00, #00, #00, #00, #1F

FAC0 FADA BYT #37, #10, #10, #10, #00, #10, #00

'ZAP' (COMMANDE)

Principe: pour obtenir l'effet voulu, on fait varier la fréquence du maxi (ultra-son, environ 65000 Hz) jusque vers 558 Hz (médium), en attendant 1,3 ms entre chaque fréquence. ZAP prend environ 150 ms pour s'exécuter.

FAC7 LDX #EC	FAE1 LDX #06	
FAC9 LDY #FA	FAE3 LDY #FB	indexer données pour ZAP
FACB JSR \$FA6C	FAE5 JSR \$FAB6	et envoyer
FACE LDA #00	FAE8 LDA #00	au début, fréquence maxi (+65000 Hz !)
FAD0 TAX	FAEA TAX	pourquoi pas LDX #00 ?
FAD1 TXA	FAEB TXA	on sauve la période sur la pile
FAD2 PHA	FAEC PHA	
FAD3 LDA #00	FAED LDA #00	on indexe le premier registre (période)
FAD5 JSR \$F535	FAEF JSR \$F590	et on envoie.
FAD8 LDX #00	FAF2 LDX #00	
FADA DEX	FAF4 DEX	
FAD8 BNE FADA	FAF5 BNE FAF4	attendre environ 1,3 ms
FADD PLA	FAF7 PLA	récupérer période
FADE TAX	FAF8 TAX	dans X
FADF INX	FAF9 INX	et on diminue la fréquence
FAE0 CPX #70	FAFA CPX #70	a-t-on atteint 558 Hz ?
FAE2 BNE FAD1	FAFC BNE FAEB	non, on continue
FAE4 LDA #08	FAFE LDA #08	indexer le volume du canal 1
FAE6 LDX #20	FB00 LDX #00	très silencieux...
FAE9 JSR \$F535	FB02 JSR \$F590	et éteindre le son
FAEB RTS	FB05 RTS	

Données pour ZAP

FAEC FB06 BYT #00, #00, #00, #00, #00, #00, #3E

FAF3 FB0D BYT #0F, #00, #00, #00, #00, #00

SON CLAVIER NORMAL

```

FAFA LDX #02      FB14 LDX #1C
FAFC LDY #FB      FB16 LDY #FB      indexer données
FAFE JSR $FA6C    FE18 JSR $FA86    et envoyer
FB01 RTS          FB1B RTS
    
```

```

FB02 FB1C BYT #1F,#30,#20,#20,#20,#20,#00
FB09 FB23 BYT #3E,#10,#20,#00,#1F,#00,#00
    
```

SON CLAVIER CONTROLE

```

FB10 LDX #10      FB2A LDX #32
FB12 LDY #FB      FB2C LDY #FB      indexer données
FB14 JSR $FA6C    FB2E JSR $FA86    et envoyer
FB17 RTS          FB31 RTS
    
```

```

FB18 FB32 BYT #2F,#30,#00,#20,#00,#00,#00
FB1F FB39 BYT #3E,#10,#30,#00,#1F,#00,#00
    
```

'SOUND' (COMMANDE)

Entrée: #2E1-#2E2: numéro du canal
 #2E3-#2E4: période demandée
 #2E5-#2E6: volume

Sortie: #2E1 incrémenté si erreur dans les paramètres.

Programmation: la routine est écrite trois fois, une fois pour chaque canal !
 Autant dire qu'elle devrait être trois fois plus courte, avec l'utilisation
 d'un index. Du travail baclé...

```

FB26 LDA 02E1      FB40 LDA 02E1
FB29 CMP #01      FB43 CMP #01      Canal 1 demandé ?
FB2B BNE FB4F      FB45 BNE FB69      non,on saute
    
```

Traiter canal 1

```

FB2D LDA #00      FB47 LDA #00      indexer période canal 1 (registre 0)
FB2F LDX 02E3      FB49 LDX 02E3      prendre poids faible période
FB32 JSR $F535      FB4C JSR $F590      et envoyer dans le GI 8912
FB35 LDA #01      FB4F LDA #01      indexer période canal 1 (registre 1)
    
```

FB37 LDX #2E4	FB51 LDX #2E4	prendre poids fort
FB3A JSR \$F535	FB54 JSR \$F590	et envoyer
FB3D LDA #2E5	FB57 LDA #2E5	prendre volume
FB40 AND #0F	FB5A AND #0F	ramener à 0-15
FB42 BNE FB48	FB5C BNE FB62	
FB44 LDX #10	FB5E LDX #10	s: 0, alors c'est 16 (silence) (LDA #10 ?)
FB46 BNE FB49	FB60 BNE FB63	inconditionnel
FB48 TAX	FB62 TAX	volume dans X
FB49 LDA #08	FB63 LDA #08	indexer volume canal 1 (registre 8)
FB4B JSR \$F535	FB65 JSR \$F590	et envoyer
FB4E RTS	FB68 RTS	

FB4F CMP #02	FB69 CMP #02	est-ce le canal 2 ?
FB51 BNE FB75	FB6B BNE FB8F	non, sauter

Traiter canal 2

FB53 LDA #02	FB6D LDA #02	
FB55 LDX #2E3	FB6F LDX #2E3	
FB58 JSR \$F535	FB72 JSR \$F590	mettre période poids faible
FB5B LDA #03	FB75 LDA #03	
FB5D LDX #2E4	FB77 LDX #2E4	
FB60 JSR \$F535	FB7A JSR \$F590	puis poids fort
FB63 LDA #2E5	FB7D LDA #2E5	
FB66 AND #0F	FB80 AND #0F	
FB68 BNE FB6E	FB82 BNE FB88	
FB6A LDX #10	FB84 LDX #10	
FB6C BNE FB6F	FB86 BNE FB89	
FB6E TAX	FB88 TAX	
FB6F LDA #09	FB89 LDA #09	
FB71 JSR \$F535	FB8B JSR \$F590	et enfin volume
FB74 RTS	FB8E RTS	

FB75 CMP #03	FB8F CMP #03	est-ce la canal 3 ?
FB77 BNE FB9B	FB91 BNE FB95	non, sauter

Traiter le canal 3

FB79 LDA #04	FB93 LDA #04	
FB7B LDX #2E3	FB95 LDX #2E3	
FB7E JSR \$F535	FB98 JSR \$F590	envoyer période poids faible
FB81 LDA #05	FB9B LDA #05	
FB83 LDX #2E4	FB9D LDX #2E4	
FB86 JSR \$F535	FBA0 JSR \$F590	période poids fort

FB89 LDA 02E5	FBA3 LDA 02E5	
FB8C AND #0F	FBA6 AND #0F	
FB8E BNE FB94	FBA8 BNE FBAE	
FB90 LDX #10	FBAA LDX #10	
FB92 BNE FB95	FBAC BNE FBAF	
FB94 TAX	FBAE TAX	
FB95 LDA #0A	FBAF LDA #0A	
FB97 JSR \$F535	FBB1 JSR \$F590	et enfin volume
FB9A RTS	FBB4 RTS	

Traiter canaux bruit

FB9B LDA #06	FBB5 LDA #06	indexer période du bruit
FB9D LDX 02E3	FBB7 LDX 02E3	et prendre sa valeur
FBA0 JSR \$F535	FBB8 JSR \$F590	et envoyer au GI 8912
FBA3 LDA 02E1	FBBD LDA 02E1	reprandre canal
FBA6 CMP #04	FBC0 CMP #04	c'est le 4 ?
FBA8 BEQ FB3D	FBC2 BEQ FB57	oui, placer volume du canal 1
FBAA CMP #05	FBC4 CMP #05	c'est le 5 ?
FBAC BEQ FB63	FBC6 BEQ FB7D	oui, placer le volume du canal 2
FBAE CMP #06	FBC8 CMP #06	c'est le 6 ?
FBB0 BEQ FB89	FBCA BEQ FBA3	oui, placer le volume du canal 3
FBB2 INC 02E0	FBCC INC 02E0	non, erreur
FBB5 RTS	FBCF RTS	

'PLAY' (COMMANDE)

Entrée: #2E1-#2E2: canaux de bruit
 #2E3-#2E4: canaux de son
 #2E5-#2E6: numéro de l'enveloppe
 #2E7-#2E8: période de l'enveloppe

Sortie: #2E0 incrémenté si erreur de paramètre

FBB6 LDA 02E3	FBD0 LDA 02E3	prendre canal précisé dans b0-b1-b2
FBB9 ASL A	FBD3 ASL A	
FBB8 ASL A	FBD4 ASL A	
FBBB ASL A	FBD5 ASL A	et transférer dans b3-b4-b5
FBBC ORA 02E1	FBD6 ORA 02E1	ajouter en b0-b1-b2 les canaux bruits
FBBF EOR #3F	FBD9 EOR #3F	inverser car actif à 0
FBC1 TAX	FBBB TAX	dans X
FBC2 LDA #07	FBD0 LDA #07	indexer le registre d'autorisation
FBC4 JSR \$F535	FBD0 JSR \$F590	et envoyer au GI 8912

FBC7	CLC	FBE1	CLC	
FBC8	LDA #2E7	FBE2	LDA #2E7	calculer la période
FBCB	ASL A	FBE5	ASL A	(ASL #02E7/ROL #02E8 était trop simple ?)
FBCC	STA #2E7	FBE6	STA #2E7	
FBCE	LDA #2E8	FBE9	LDA #2E8	
FBD2	ROL A	FBEC	ROL A	
FBD3	STA #2E8	FBED	STA #2E8	
FBD6	LDA #0B	FBF0	LDA #0B	indexer période d'enveloppe (registre 11)
FBD8	LDX #2E7	FBF2	LDX #2E7	poids faible
FBD8	JSR \$F535	FBF5	JSR \$F590	et envoyer
FBDE	LDA #0C	FBF8	LDA #0C	
FBE0	LDX #2E8	FBFA	LDX #2E8	
FBE3	JSR \$F535	FBFD	JSR \$F590	idem poids fort enveloppe
FBE6	LDA #2E5	FC00	LDA #2E5	prendre No d'enveloppe
FBE9	AND #07	FC03	AND #07	et ramener à 0-7
FBEB	TAY	FC05	TAY	comme index
FBEC	LDA FBF6,Y	FC06	LDA FC10,Y	prendre numéro réel pour le GI 8912
FBEF	TAX	FC09	TAX	LDX adresse,Y sera inventé plus tard !
FBF0	LDA #0D	FC0A	LDA #0D	indexer registre d'enveloppe (registre 13)
FBF2	JSR \$F535	FC0C	JSR \$F590	et envoyer au 8912
FBF5	RTS	FC0F	RTS	

Table d'équivalence des enveloppes. Au passage on perd l'enveloppe Noll, qui aurait été plus utile que de répéter la 0 !

FBF6 FC10 BYT #00,#00,#04,#08
 FBFA FC14 BYT #0A,#0B,#0C,#0D

'MUSIC' (COMMANDE)

Entrée: #2E1-#2E2: canal
 #2E3-#2E4: octave
 #2E5-#2E6: note
 #2E7-#2E8: volume

Sortie: #2E0 incrémenté si erreur

FBFE	LDX #E1	FC18	LDX #E1	indexer le canal
FC00	LDA #04	FC1A	LDA #04	
FC02	JSR \$EC09	FC1C	JSR \$F2E4	vérifier canal pas plus grand que 3
FC05	BCS FC40	FC1F	BCS FC5A	si oui,erreur
FC07	LDX #E3	FC21	LDX #E3	indexer l'octave
FC09	LDA #08	FC23	LDA #08	

FC0B JSR \$EC06	FC25 JSR \$F2F8	et vérifier pas plus grand que 7
FC0E BCS FC40	FC28 BCS FC5A	si oui, erreur
FC10 LDX #E5	FC2A LDX #E5	indexer note
FC12 LDA #0D	FC2C LDA #0D	
FC14 JSR \$EC09	FC2E JSR \$F2E4	et vérifier pas plus grande que 12
FC17 BCS FC40	FC31 BCS FC5A	oui, erreur
FC19 LDY 02E3	FC33 LDY 02E3	prendre octave
FC1C LDX 02E5	FC36 LDX 02E5	prendre nombre comme index
FC1F LDA FC44,X	FC39 LDA FC5E,X	prendre poids fort période
FC22 STA 02E4	FC3C STA 02E4	et sauver
FC25 LDA FC51,X	FC3F LDA FC6B,X	poids faible période
FC28 STA 02E3	FC42 STA 02E3	on sauve aussi
FC2B LDA 02E7	FC45 LDA 02E7	prendre volume
FC2E STA 02E5	FC48 STA 02E5	à la même place que pour SOUND
FC31 DEY	FC4B DEY	compter les octaves
FC32 BMI FC3D	FC4C BMI FC57	c'est le bon, on sort
FC34 LSR 02E4	FC4E LSR 02E4	sinon, on divise la période par 2
FC37 ROR 02E3	FC51 ROR 02E3	poids faible aussi
FC3A JMP \$FC31	FC54 JMP \$FC4B	et on recommence
FC3D JMP \$FB26	FC57 JMP \$FB40	mettre le volume comme SOUND
FC40 INC 02E0	FC5A INC 02E0	indiquer erreur
FC43 RTS	FC5D RTS	

Table des périodes des notes. Poids fort

FC44 FC5E	BYT #03, #07, #07, #06, #06, #05
FC4B FC55	BYT #05, #05, #04, #04, #04, #04, #03

Table des périodes des notes. Poids faible

FC51 FC6B	BYT #00, #77, #0B, #A6, #47, #EC
FC58 FC71	BYT #97, #47, #FB, #B3, #70, #30, #F4

En fait, on fourni au PSG non pas la période mais la période divisée par 16. Le calcul de la fréquence se fait donc par: $F=1 E+6/P/16$, et donc la période: $P=1 E+6/F/16$

Les fréquences sont données ci après pour quelques octaves seulement.

Note:	DO	DO #	RE	RE #	MI	FA	FA #	SOL	SOL #	LA	LA #	SI
Numéro:	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12
Lettre:	C		D		E	F		G		A		B

Freq 0:	32	34	36	38	41	43	46	49	51	55	58	61
Freq 3:	261	277	293	311	329	349	370	392	414	440	466	494
Freq 4:	523	554	587	622	659	698	740	784	831	880	932	988
Freq 7:	4186	4437	4700	4978	5277	5590	5921	6274	6650	7042	7462	7904

N'IMPORTE QUOI DIVERS

```

FC5E JSR $F40F .....
FC61 TXA .....
FC62 BPL $FC67 .....
FC64 STX 02DF .....
FC67 IMP $ED4F .....
FC6A .... BYT #4C,#67,#B3,#4C,#7B,#B3

```

FC70 FC78 dessin des caractères (CF annexe)

TABLEAU DE CONVERSION CLAVIER/ASCII

Structure: voir routine #F494/#F4EF

```

FF70 FF78 BYT '7' , 'j'+$80, 'm'+$80, 'k'+$80, ' ' , 'u'+$80, 'y'+$80, '8'
FF78 FF80 BYT 'n'+$80, 't'+$80, '5' , '9' , ' ' , 'i'+$80, 'h'+$80, 'l'+$80
FF80 FF88 BYT '5' , 'r'+$80, 'b'+$80, ';' , '.' , 'o'+$80, 'g'+$80, '0'
FF88 FF90 BYT 'v'+$80, 'f'+$80, '4' , '-' , 'VT' , 'p'+$80, 'e'+$80, '/'
FF90 FF98 BYT 'NUL' , 'NUL' , 'NUL' , 'NUL' , 'NUL' , 'NUL' , 'NUL' , 'NUL'
FF98 FFA0 BYT '1' , 'ESC' , 'z'+$80, 'NUL' , 'BS' , 'DEL' , 'a'+$80, 'CR'
FFA0 FFA8 BYT 'x'+$80, 'q'+$80, '2' , '\' , 'LF' , ']' , 's'+$80, 'NUL'
FFA8 FFB0 BYT '3' , 'd'+$80, 'c'+$80, ',' , 'HT' , '[' , 'w'+$80, '='

FFB0 FFB8 BYT 'k' , 'J' , 'M' , 'K' , ' ' , 'U' , 'Y' , 'X'
FFB8 FFC0 BYT 'N' , 'I' , 'A' , 'O' , 'C' , 'I' , 'H' , 'L'
FFC0 FFC8 BYT '%' , 'R' , 'B' , ':' , ')' , 'O' , 'G' , ')'
FFC8 FFD0 BYT 'V' , 'F' , '$' , '_' , 'VT' , 'P' , 'E' , '?'
FFD0 FFD8 BYT 'NUL' , 'NUL' , 'NUL' , 'NUL' , 'NUL' , 'NUL' , 'NUL' , 'NUL'
FFD8 FFE0 BYT '!' , 'ESC' , 'Z' , 'NUL' , 'BS' , 'DEL' , 'A' , 'CR'
FFE0 FFE8 BYT 'X' , 'Q' , 'O' , '!' , 'LF' , ']' , 'S' , 'NUL'
FFE8 FFF0 BYT '#' , 'D' , 'C' , '!"' , 'HT' , '(' , 'W' , '+'

FFF0 .... BYT #A0,#E3,#B7,#B7,#BA,#A4,#A3,#A0
FFF8 .... BYT #B0,#04
.... FFF8 BYT #D0,#01

```

VECTEURS D'INTERRUPTIONS

```

FFFA ....  BYT #022B  NMI
.... FFFA  BYT #0247  NMI
FFFC ....  BYT #F42D  RESET
.... FFFC  BYT #F88F  RESET
FFFE ....  BYT #0228  IRQ
.... FFFE  BYT #0244  IRQ
    
```

Temps de prise en compte d'une interruption:

Il est des applications où le temps de prise en compte d'une interruption peut créer des problèmes insurmontables. Ces caractéristiques sont hélas assez peu précisées dans les ouvrages, il est bon de faire le point ici.

Le texte fait référence à l'IRQ, la seule accessible facilement, mais l'ensemble peut s'appliquer au cas des NMI.

Le 6502 reconnaît un niveau bas sur la ligne IRQ, à ne pas confondre avec le VIA qui est capable de générer des IRQ sur des fronts particuliers de ses lignes de contrôle.

Le 6502 attendant la fin d'une instruction pour tester l'IRQ (de la même manière que le BASIC ne teste le Ctrl C qu'à la fin d'une instruction), il y aura un retard de 0 à 7 microsecondes entre le moment où la ligne IRQ passe à l'état bas et le moment où le 6502 la prend en compte. Il convient donc de laisser la ligne à l'état bas pendant plus de 7 microsecondes, sinon le 6502 risquerait de rater une IRQ.

Il faut ensuite 6 microsecondes pour sauver sur la pile PCL, PCH et P (il faut trois fois sauver la valeur et incrémenter S, ce qui donne $3 \times (1+1)$)

Il faut ensuite aller chercher la valeur du vecteur, ce qui nécessite 2 micros secondes (1 pour le poids faible, et 1 pour le poids fort)

Et enfin, effectuer le JMP en RAM, ce qui nécessite 3 microsecondes supplémentaires.

Si l'on ajoute qu'il faut finir par RTI, qui fait 6 microsecondes, c'est donc $(0 \text{ à } 7) + 6 + 2 + 3 + 6 = 17 \text{ à } 24$ microsecondes obligatoirement perdues à chaque IRQ ou NMI ! Difficile dans ces conditions de travailler très rapidement, en vidéo par exemple. Quoique...

Il faut souvent prendre en compte le délai supplémentaire introduit par le VIA par exemple: entre une transition sur CA1 et la génération de l'IRQ, il peut y avoir 0 à 2 microsecondes (à moins de se synchroniser sur l'horloge). Mais ce délais supplémentaire est différent car il ne rallonge pas le temps de traitement réel, mais le diffère seulement.

On peut souvent jouer sur la caractéristiques de certains boîtiers (VIA 6522, FDC 1793, FDC 1771 etc...) de garder la ligne à l'état bas tant que l'interruption n'est pas traitée. Ceci permet de rattraper sans dommage une IRQ plus longue que les autres (par exemple, toutes les 256 IRQ's, l'incréméntation

du poids fort d'un pointeur pourra dépasser légèrement la longueur maxi, dépassement rattrapé par les IRQ's suivantes un peu plus courtes.)

Bref, si vous devez avoir une réponse très rapide (et fréquente), l'IRQ n'est pas forcément la solution.

Un exemple typique est celui de l'interfaçage d'un lecteur de disquette, qui envoie (ou reçoit) un octet toute les 32 microsecondes, ce qui laisse avec les IRQ seulement 8 à 15 microsecondes (11 à 18 en modifiant directement le vecteur) pour traiter l'information, ce qui est (très) critique. Un choix plus judicieux est la lecture d'un bit sur un port d'E/S, bit facile à tester (b7 ou b6). Il suffit donc d'une boucle LDA/BPL par exemple, qui nécessite seulement 6 ou 7 microsecondes, c'est à dire dans le cas présent 25 ou 26 microsecondes pour traiter la donnée, ce qui est plus confortable.

Signalons enfin une méthode rarement utilisable, mais qui permet de gagner 4 microsecondes: mettre un CLI dans les IRQ, de sorte qu'une nouvelle IRQ viendra interrompre l'IRQ courante. On gagne globalement 4 microsecondes (6 du RTI moins 2 du CLI) et une quasi certitude de saturer la pile, ce qui pose des problèmes sérieux. C'est la solution de la dernière chance, mais il vaut mieux reconsidérer la question au niveau Hard, si c'est possible !

En résumé, avant de concevoir une interface qui enverra beaucoup de données, il est préférable d'écrire les routines de lecture, et surtout d'estimer précisément leur temps de réponse. Il semblerait qu'une IRQ toute les 32 microsecondes soit assez proche de la limite pour ce pauvre 6502 à 1 Mhz.

CODE:20-		CODE:21-!		CODE:22-^		CODE:23-#		CODE:24-\$							
V1.0	00	V1.0	X	08	V1.0	X X	14	V1.0	X X	14	V1.0	X	08		
FC70	00	FC78	X	08	FC80	X X	14	FC88	X X	14	FC90	XXXX	1E		
V1.1	00	V1.1	X	08	V1.1	X X	14	V1.1	XXXXX	3E	V1.1	X X	28		
FC78	00	FC80	X	08	FC88		00	FC90	X X	14	FC98	XXX	1C		
text	00	text	X	08	text		00	text	XXXXX	3E	text	X X	0A		
B500	00	B508		08	B510		00	B518	X X	14	B520	XXXX	3C		
hirs	00	hirs	X	08	hirs		00	hirs	X X	14	hirs	X	08		
9900	00	9908		08	9910		00	9918		00	9920		00		
CODE:25-%		CODE:26-&		CODE:27-^		CODE:28-(CODE:29-)							
V1.0	XX	30	V1.0	X	10	V1.0	X	08	V1.0	X	08	V1.0	X	08	
FC98	XX	X	32	FCA0	X X	28	FCA8	X	08	FCB0	X	10	FCB8	X	04
V1.1	X	04	V1.1	X X	28	V1.1	X	08	V1.1	X	20	V1.1	X	02	
FCA0	X	08	FCA8	X	10	FCB0		00	FCB8	X	20	FCC0	X	02	
text	X	10	text	X X X	2A	text		00	text	X	20	text	X	02	
B528	X	XX	26	B530	X X	24	B538		00	B540	X	10	B548	X	04
hirs	XX	06	hirs	XX X	1A	hirs		00	hirs	X	08	hirs	X	08	
9928		00	9930		08	9938		00	9940		08	9948		00	

CODE:2A-†			CODE:2B-+			CODE:2C-,			CODE:2D--			CODE:2E-.		
V1.0	X	00	V1.0		00	V1.0		00	V1.0		00	V1.0		00
FCC0	X X X	2A	FCC0	X	00	FCD0		00	FCD0		00	FCE0		00
V1.1	XXX	1C	V1.1	X	00	V1.1		00	V1.1		00	V1.1		00
FCC0	X	00	FCD0	XXXXX	3E	FCD0		00	FCE0	XXXXX	3E	FCE0		00
text	XXX	1C	text	X	00	text		00	text		00	text		00
B550	X X X	2A	B550	X	00	B560	X	00	B560		00	B570	X	04
hirs	X	00	hirs		00	hirs	X	00	hirs		00	hirs		00
9950		00	9950		00	9960	X	10	9960		00	9970		00

CODE:2F-/			CODE:30-0			CODE:31-1			CODE:32-2			CODE:33-3		
V1.0		00	V1.0	XXX	1C	V1.0	X	00	V1.0	XXX	1C	V1.0	XXXXX	3E
FCE0	X	02	FCF0	X X	22	FCF0	XX	10	FD00	X X	22	FD00	X	02
V1.1	X	04	V1.1	X XX	26	V1.1	X	00	V1.1	X	02	V1.1	X	04
FCF0	X	00	FCF0	X X X	2A	FD00	X	00	FD00	X	04	FD10	XX	0C
text	X	10	text	XX X	32	text	X	00	text	X	00	text	X	02
B570	X	20	B580	X X	22	B580	X	00	B590	X	10	B590	X X	22
hirs		00	hirs	XXX	1C	hirs	XXX	1C	hirs	XXXXX	3E	hirs	XXX	1C
9970		00	9980		00	9980		00	9990		00	9990		00

CODE:34-4			CODE:35-5			CODE:36-6			CODE:37-7			CODE:38-8		
V1.0	X	04	V1.0	XXXXX	3E	V1.0	XX	0C	V1.0	XXXXX	3E	V1.0	XXX	1C
FD10	XX	0C	FD10	X	20	FD20	X	10	FD20	X	02	FD30	X X	22
V1.1	X X	14	V1.1	XXXX	3C	V1.1	X	20	V1.1	X	04	V1.1	X X	22
FD10	X X	24	FD20	X	02	FD20	XXXX	3C	FD30	X	00	FD30	XXX	1C
text	XXXXX	3E	text	X	02	text	X X	22	text	X	10	text	X X	22
B5A0	X	04	B5A0	X X	22	B5B0	X X	22	B5B0	X	10	B5C0	X X	22
hirs	X	04	hirs	XXX	1C	hirs	XXX	1C	hirs	X	10	hirs	XXX	1C
99A0		00	99A0		00	99B0		00	99B0		00	99C0		00

CODE:39-9			CODE:3A-:			CODE:3B-;			CODE:3C-<			CODE:3D=-		
V1.0	XXX	1C	V1.0		00	V1.0		00	V1.0	X	04	V1.0		00
FD30	X X	22	FD40		00	FD40		00	FD50	X	00	FD50		00
V1.1	X X	22	V1.1	X	00	V1.1	X	00	V1.1	X	10	V1.1	XXXXX	3E
FD40	XXXX	1E	FD40		00	FD50		00	FD50	X	20	FD60		00
text	X	02	text		00	text		00	text	X	10	text	XXXXX	3E
B5C0	X	04	B5D0	X	00	B5D0	X	00	B5E0	X	00	B5E0		00
hirs	XX	10	hirs		00	hirs	X	00	hirs	X	04	hirs		00
99C0		00	99D0		00	99D0	X	10	99E0		00	99E0		00

CODE:3E-)

CODE:3F-?

CODE:40-a

CODE:41-A

CODE:42-B

V1.0	X	10	V1.0	XXX	1C	V1.0	XXX	1C	V1.0	X	08	V1.0	XXXX	3C				
FD60	X	08	FD63	X	X	22	FD70	X	X	22	FD78	X	X	14	FD80	X	X	22
V1.1	X	04	V1.1	X	04	V1.1	X	X	X	2A	V1.1	X	X	22	V1.1	X	X	22
FD68	X	02	FD70	X	08	FD78	X	XXX	2E	FD80	X	X	22	FD88	XXXX	3C		
text	X	04	text	X	08	text	X	XX	2C	text	XXXXX	3E	text	X	X	22		
B5F0	X	08	B5F8		00	B600	X		20	B608	X	X	22	B610	X	X	22	
hirs	X	10	hirs	X	08	hirs	XXXX	1E	hirs	X	X	22	hirs	XXXX	3C			
99F0		00	99F8		00	9A00		00	9A08		00	9A10		00				

CODE:43-C

CODE:44-D

CODE:45-E

CODE:46-F

CODE:47-G

V1.0	XXX	1C	V1.0	XXXX	3C	V1.0	XXXXX	3E	V1.0	XXXXX	3E	V1.0	XXXX	1E			
FD88	X	X	22	FD90	X	X	22	FD98	X	20	FDA0	X	20	FDA8	X	20	
V1.1	X		20	V1.1	X	X	22	V1.1	X	20	V1.1	X	20	V1.1	X	20	
FD90	X		20	FD98	X	X	22	FDA0	XXXX	3C	FDA8	XXXX	3C	FDB0	X	20	
text	X		20	text	X	X	22	text	X	20	text	X	20	text	X	XX	26
B618	X	X	22	B620	X	X	22	B628	X	20	B630	X	20	B638	X	X	22
hirs	XXX	1C	hirs	XXXX	3C	hirs	XXXXX	3E	hirs	X	20	hirs	XXXX	1E			
9A18		00	9A20		00	9A28		00	9A30		00	9A38		00			

CODE:48-H

CODE:49-I

CODE:4A-J

CODE:4B-K

CODE:4C-L

V1.0	X	X	22	V1.0	XXX	1C	V1.0	X	02	V1.0	X	X	22	V1.0	X	20	
FDB0	X	X	22	FDB8	X	08	FDC0	X	02	FDC8	X	X	24	FDD0	X	20	
V1.1	X	X	22	V1.1	X	08	V1.1	X	02	V1.1	X	X	28	V1.1	X	20	
FDB8	XXXXX	3E	FDC0	X	08	FDC8	X	02	FDD0	XX	30	FDD8	X	20			
text	X	X	22	text	X	08	text	X	02	text	X	X	28	text	X	20	
B640	X	X	22	B648	X	08	B650	X	X	22	B658	X	X	24	B660	X	20
hirs	X	X	22	hirs	XXX	1C	hirs	XXX	1C	hirs	X	X	22	hirs	XXXXX	3E	
9A40		00	9A48		00	9A50		00	9A58		00	9A60		00			

CODE:4D-M

CODE:4E-N

CODE:4F-O

CODE:50-P

CODE:51-Q

V1.0	X	X	22	V1.0	X	X	22	V1.0	XXX	1C	V1.0	XXXX	3C	V1.0	XXX	1C				
FDD8	XX	XX	36	FDE0	X	X	22	FDE8	X	X	22	PDF0	X	X	22	PDF8	X	X	22	
V1.1	X	X	X	2A	V1.1	XX	X	32	V1.1	X	X	22	V1.1	X	X	22	V1.1	X	X	22
FDE0	X	X	X	2A	FDE8	X	X	X	2A	PDF0	X	X	22	PDF8	XXXX	3C	FE00	X	X	22
text	X	X	22	text	X	XX	26	text	X	X	22	text	X	20	text	X	X	X	2A	
B668	X	X	22	B670	X	X	22	B678	X	X	22	B680	X	20	B688	X	X	24		
hirs	X	X	22	hirs	X	X	22	hirs	XXX	1C	hirs	X	20	hirs	XX	X	1A			
9A68		00	9A70		00	9A78		00	9A80		00	9A88		00	9A88		00			

CODE:52-R

CODE:53-S

CODE:54-T

CODE:55-U

CODE:56-V

V1.0 XXXX	3C	V1.0 XXX	1C	V1.0 XXXXX	3E	V1.0 X X	22	V1.0 X X	22
FE00 X X	22	FE00 X X	22	FE10 X	00	FE10 X X	22	FE20 X X	22
V1.1 X X	22	V1.1 X	20	V1.1 X	00	V1.1 X X	22	V1.1 X X	22
FE00 XXXX	3C	FE10 XXX	1C	FE10 X	00	FE20 X X	22	FE20 X X	22
text X X	20	text X	02	text X	00	text X X	22	text X X	22
B690 X X	24	B690 X X	22	B6A0 X	00	B6A0 X X	22	B6B0 X X	14
hirs X X	22	hirs XXX	1C	hirs X	00	hirs XXX	1C	hirs X	00
9A90	00	9A90	00	9AA0	00	9AA0	00	9AB0	00

CODE:57-W

CODE:58-X

CODE:59-Y

CODE:5A-Z

CODE:5B-'

V1.0 X X	22	V1.0 X X	22	V1.0 X X	22	V1.0 XXXXX	3E	V1.0 XXXX	1E
FE20 X X	22	FE30 X X	22	FE30 X X	22	FE40 X	02	FE40 X	10
V1.1 X X	22	V1.1 X X	14	V1.1 X X	14	V1.1 X	04	V1.1 X	10
FE30 X X X	2A	FE30 X	00	FE40 X	00	FE40 X	00	FE50 X	10
text X X X	2A	text X X	14	text X	00	text X	10	text X	10
B600 XX XX	36	B600 X X	22	B600 X	00	B600 X	20	B600 X	10
hirs X X	22	hirs X X	22	hirs X	00	hirs XXXXX	3E	hirs XXXX	1E
9AB0	00	9AC0	00	9AC0	00	9AD0	00	9AD0	00

CODE:5C-£

CODE:5D-§

CODE:5E-^

CODE:5F-_-

CODE:60-'

V1.0	00	V1.0 XXXX	3C	V1.0 X	00	V1.0 XXX	0E	V1.0 XX	0C
FE50 X	20	FE50 X	04	FE60 X X	14	FE60 X	10	FE70 X X	12
V1.1 X	10	V1.1 X	04	V1.1 X X X	2A	V1.1 X	10	V1.1 X XX X	2D
FE50 X	00	FE60 X	04	FE60 X	00	FE70 X	10	FE70 X X X	29
text X	04	text X	04	text X	00	text XXXX	3C	text X X X	29
B6E0 X	02	B6E0 X	04	B6F0 X	00	B6F0 X	10	B700 X XX X	2D
hirs	00	hirs XXXX	3C	hirs X	00	hirs XXXXX	3E	hirs X X	12
9AE0	00	9AE0	00	9AF0	00	9AF0	00	9B00 XX	0C

CODE:61-a

CODE:62-b

CODE:63-c

CODE:64-d

CODE:65-e

V1.0	00	V1.0 X	20	V1.0	00	V1.0 X	02	V1.0	00
FE70	00	FE80 X	20	FE80	00	FE90 X	02	FE90	00
V1.1 XXX	1C	V1.1 XXXX	3C	V1.1 XXXX	1E	V1.1 XXXX	1E	V1.1 XXX	1C
FE80 X	02	FE80 X X	22	FE90 X	20	FE90 X X	22	FEA0 X X	22
text XXXX	1E	text X X	22	text X	20	text X X	22	text XXXXX	3E
B700 X X	22	B710 X X	22	B710 X	20	B720 X X	22	B720 X	20
hirs XXXX	1E	hirs XXXX	3C	hirs XXXX	1E	hirs XXXX	E	hirs XXXX	1E
9B00	00	9B10	00	9B10	00	9B20	00	9B20	00

CODE:66-f			CODE:67-g			COI :68-h			CODE:69-i			CODE:6A-j		
V1.0	XX	0C	V1.0		00	V1.0	X	20	V1.0	X	00	V1.0	X	04
FEA0	X	X	FEA0		00	FEB0	X	20	FEB0		00	FEC0		00
V1.1	X	10	V1.1	XXX	1C	V1.1	XXXX	3C	V1.1	XX	10	V1.1	XX	0C
FEA0	XXXX	3C	FEB0	X	X	FEB0	X	X	FEC0	X	00	FEC0	X	04
text	X	10	text	X	X	text	X	X	text	X	00	text	X	04
B730	X	10	B730	XXXX	1E	B740	X	X	B740	X	00	B750	X	04
hirs	X	10	hirs	X	02	hirs	X	X	hirs	XXX	1C	hirs	X	X
9B30		00	9B30	XXX	1C	9E40		00	9E40		00	9B50	XX	10

CODE:6B-k			CODE:6C-l			CODE:6D-m			CODE:6E-n			CODE:6F-o		
V1.0	X	20	V1.0	XX	10	V1.0		00	V1.0		00	V1.0		00
FEC0	X	20	FED0	X	02	FED0		00	FEE0		00	FEE0		00
V1.1	X	X	V1.1	X	00	V1.1	XX	XX	V1.1	XXXX	3C	V1.1	XXX	1C
FED0	X	X	FED0	X	00	FEE0	X	X	FEE0	X	X	FEF0	X	X
text	XXX	30	text	X	00	text	X	X	text	X	X	text	X	X
B750	X	X	B760	X	00	B760	X	X	B770	X	X	B770	X	X
hirs	X	X	hirs	XXX	1C	hirs	X	X	hirs	X	X	hirs	XXX	1C
9B50		00	9B60		00	9B60		00	9B70		00	9B70		00

CODE:70-p			CODE:71-q			CODE:72-r			CODE:73-s			CODE:74-t		
V1.0		00	V1.0		00	V1.0		00	V1.0		00	V1.0	X	10
FEF0		00	FEF0		00	FF00		00	FF00		00	FF10	X	10
V1.1	XXXX	3C	V1.1	XXXX	1E	V1.1	X	XXX	V1.1	XXXX	1E	V1.1	XXXX	3C
FEF0	X	X	FF00	X	X	FF00	XX	30	FF10	X	20	FF10	X	10
text	X	X	text	X	X	text	X	20	text	XXX	1C	text	X	10
B780	XXXX	3C	B780	XXXX	1E	B790	X	20	B790	X	02	B7A0	X	X
hirs	X	20	hirs	X	02	hirs	X	20	hirs	XXXX	3C	hirs	XX	0C
9B80	X	20	9B80	X	02	9B90		00	9B90		00	9BA0		00

CODE:75-u			CODE:76-v			CODE:77-w			CODE:78-x			CODE:79-y		
V1.0		00	V1.0		00	V1.0		00	V1.0		00	V1.0		00
FF10		00	FF20		00	FF20		00	FF30		00	FF30		00
V1.1	X	X	V1.1	X	X	V1.1	X	X	V1.1	X	X	V1.1	X	X
FF20	X	X	FF20	X	X	FF30	X	X	FF30	X	X	FF40	X	X
text	X	X	text	X	X	text	X	X	text	X	00	text	X	X
B7A0	X	XX	B7B0	X	X	B7B0	X	X	B7C0	X	X	B7C0	XXXX	1E
hirs	XX	X	hirs	X	00	hirs	XX	XX	hirs	X	X	hirs	X	02
9B80		00	9BB0		00	9BB0		00	9BC0		00	9BC0	XXX	1C

CODE:7A-z

CODE:7B-e

CODE:7C-u

CODE:7D-e

CODE:7E-e

V1.0	00	V1.0	XXX	0E	V1.0	X	08	V1.0	XXX	38	V1.0	X	X	X	2A	
FF40	00	FF40	X	18	FF50	X	08	FF58	XX	0C	FF60	X	X	X	15	
V1.1	XXXXX	3E	V1.1	XX	18	V1.1	X	08	V1.1	XX	0C	V1.1	X	X	X	2A
FF40	X	04	FF50	XX	30	FF58	X	08	FF60	XX	06	FF68	X	X	X	15
text	X	08	text	XX	18	text	X	08	text	XX	0C	text	X	X	X	2A
B7D0	X	10	B7D0	XX	18	B7E0	X	08	B7E8	XX	0C	B7F0	X	X	X	15
hirs	XXXXX	3E	hirs	XXX	0E	hirs	X	08	hirs	XXX	38	hirs	X	X	X	2A
9B00	00	9B08	00	9BE0	X	08	9BE8	00	9BF0	X	X	X	15			

CODE:7F

V1.0 XXXXXX
 FF60 XXXXXX
 V1.1 XXXXXX
 FF70 XXXXXX
 text XXXXXX
 B7F0 XXXXXX
 hirs XXXXXX
 9BF0 XXXXXX

CODE:20-

CODE:21-!

CODE:22-"

CODE:23-#

CODE:24-\$

	00	XXX	38	XXX	07	XXXXXX	3F	00		
	00	XXX	38	XXX	07	XXXXXX	3F	00		
	00	XXX	38	XXX	07	XXXXXX	3F	00		
	00		00		00		00	XXX	38	
text	00	text	00	text	00	text	00	text	XXX	38
B900	00	B908	00	B910	00	B918	00	B920	00	
hirs	00	hirs	00	hirs	00	hirs	00	hirs	00	
9D00	00	9D08	00	9D10	00	9D18	00	9D20	00	

CODE:25-%

CODE:26-&

CODE:27-'

CODE:28-(

CODE:29-)

	XXX	38	XXX	07	XXXXXX	3F	00	XXX	38		
	XXX	38	XXX	07	XXXXXX	3F	00	XXX	38		
	XXX	38	XXX	07	XXXXXX	3F	00	XXX	38		
	XXX	38	XXX	38	XXX	38	XXX	07	XXX	07	
text	XXX	38	text	XXX	38	text	XXX	07	text	XXX	07
B928	00	B930	00	B938	00	B940	00	B948	00		
hirs	00	hirs	00	hirs	00	hirs	00	hirs	00		
9D28	00	9D30	00	9D38	00	9D40	00	9D48	00		

CODE:2A-#	CODE:2B-+	CODE:2C-,	CODE:2D--	CODE:2E-,
XXX 07	XXXXXX 3F	00	XXX 38	XXX 07
XXX 07	XXXXXX 3F	00	XXX 38	XXX 07
XXX 07	XXXXXX 3F	00	XXX 38	XXX 07
XXX 07	XXX 07	XXXXXX 3F	XXXXXX 3F	XXXXXX 3F
text XXX 07	text XXX 07	text XXXXXX 3F	text XXXXXX 3F	text XXXXXX 3F
B950 00	B950 00	B960 00	B960 00	B970 00
hirs 00	hirs 00	hirs 00	hirs 00	hirs 00
9D50 00	9D50 00	9D60 00	9D60 00	9D70 00

CODE:2F-/	CODE:30-0	CODE:31-1	CODE:32-2	CODE:33-3
XXXXXX 3F	00	XXX 38	XXX 07	XXXXXX 3F
XXXXXX 3F	00	XXX 38	XXX 07	XXXXXX 3F
XXXXXX 3F	00	XXX 38	XXX 07	XXXXXX 3F
XXXXXX 3F	00	00	00	00
text XXXXXX 3F	text 00	text 00	text 00	text 00
B970 00	B980 XXX 38	B980 XXX 38	B990 XXX 38	B990 XXX 38
hirs 00	hirs XXX 38	hirs XXX 38	hirs XXX 38	hirs XXX 38
9D70 00	9D80 XXX 38	9D80 XXX 38	9D90 XXX 38	9D90 XXX 38

CODE:34-4	CODE:35-5	CODE:36-6	CODE:37-7	CODE:38-8
00	XXX 38	XXX 07	XXXXXX 3F	00
00	XXX 38	XXX 07	XXXXXX 3F	00
00	XXX 38	XXX 07	XXXXXX 3F	00
XXX 38	XXX 38	XXX 38	XXX 38	XXX 07
text XXX 38	text XXX 38	text XXX 38	text XXX 38	text XXX 07
B9A0 XXX 38	B9A0 XXX 38	B9B0 XXX 38	B9B0 XXX 38	B9C0 XXX 38
hirs XXX 38	hirs XXX 38	hirs XXX 38	hirs XXX 38	hirs XXX 38
9DA0 XXX 38	9DA0 XXX 38	9DB0 XXX 38	9DB0 XXX 38	9DC0 XXX 38

CODE:39-9	CODE:3A-:	CODE:3B-;	CODE:3C-<	CODE:3D==
XXX 38	XXX 07	XXXXXX 3F	00	XXX 38
XXX 38	XXX 07	XXXXXX 3F	00	XXX 38
XXX 38	XXX 07	XXXXXX 3F	00	XXX 38
XXX 07	XXX 07	XXX 07	XXXXXX 3F	XXXXXX 3F
text XXX 07	text XXX 07	text XXX 07	text XXXXXX 3F	text XXXXXX 3F
B9C0 XXX 38	B9D0 XXX 38	B9D0 XXX 38	B9E0 XXX 38	B9E0 XXX 38
hirs XXX 38	hirs XXX 38	hirs XXX 38	hirs XXX 38	hirs XXX 38
9DC0 XXX 38	9DD0 XXX 38	9DE0 XXX 38	9DE0 XXX 38	9DE0 XXX 38

CODE:3E-)

CODE:3F-?

CODE:40-a

CODE:41-A

CODE:42-B

XXX 07	XXXXXX 3F	00	XXX 38	XXX 07	XXX 07
XXX 07	XXXXXX 3F	00	XXX 38	XXX 07	XXX 07
XXX 07	XXXXXX 3F	00	XXX 38	XXX 07	XXX 07
XXXXXX 3F	XXXXXX 3F	00	00	00	00
text XXXXXX 3F	text XXXXXX 3F	text 00	text 00	text 00	text 00
B9F5 XXX 38	B9FD XXX 38	BA06 XXX 07	BA0E XXX 07	BA16 XXX 07	XXX 07
hirs XXX 38	hirs XXX 38	hirs XXX 07	hirs XXX 07	hirs XXX 07	XXX 07
9DF7 XXX 38	9DFE XXX 38	9E08 XXX 07	9E10 XXX 07	9E18 XXX 07	XXX 07

CODE:43-C

CODE:44-D

CODE:45-E

CODE:46-F

CODE:47-G

XXXXXX 3F	00	XXX 38	XXX 07	XXXXXX 3F	XXX 07
XXXXXX 3F	00	XXX 38	XXX 07	XXXXXX 3F	XXX 07
XXXXXX 3F	00	XXX 38	XXX 07	XXXXXX 3F	XXX 07
00	XXX 38	XXX 38	XXX 38	XXX 38	XXX 38
text 00	text XXX 38	text XXX 38	text XXX 38	text XXX 38	text XXX 38
BA20 XXX 07	BA28 XXX 07	BA30 XXX 07	BA38 XXX 07	BA40 XXX 07	XXX 07
hirs XXX 07	hirs XXX 07	hirs XXX 07	hirs XXX 07	hirs XXX 07	XXX 07
9E20 XXX 07	9E28 XXX 07	9E30 XXX 07	9E38 XXX 07	9E40 XXX 07	XXX 07

CODE:48-H

CODE:49-I

CODE:4A-J

CODE:4B-K

CODE:4C-L

00	XXX 38	XXX 07	XXXXXX 3F	00	00
00	XXX 38	XXX 07	XXXXXX 3F	00	00
00	XXX 38	XXX 07	XXXXXX 3F	00	00
XXX 07	XXX 07	XXX 07	XXX 07	XXXXXX 3F	XXX 07
text XXX 07	text XXX 07	text XXX 07	text XXX 07	text XXXXXX 3F	text XXXXXX 3F
BA48 XXX 07	BA50 XXX 07	BA58 XXX 07	BA60 XXX 07	BA68 XXX 07	XXX 07
hirs XXX 07	hirs XXX 07	hirs XXX 07	hirs XXX 07	hirs XXX 07	XXX 07
9E48 XXX 07	9E50 XXX 07	9E58 XXX 07	9E60 XXX 07	9E68 XXX 07	XXX 07

CODE:4D-M

CODE:4E-N

CODE:4F-O

CODE:50-P

CODE:51-Q

XXX 38	XXX 07	XXXXXX 3F	00	XXX 38	XXX 38
XXX 38	XXX 07	XXXXXX 3F	00	XXX 38	XXX 38
XXX 38	XXX 07	XXXXXX 3F	00	XXX 38	XXX 38
XXXXXX 3F	XXXXXX 3F	XXXXXX 3F	00	00	00
text XXXXXX 3F	text XXXXXX 3F	text XXXXXX 3F	text 00	text 00	text 00
BA70 XXX 07	BA78 XXX 07	BA80 XXX 07	BA88 XXXXXX 3F	BA90 XXXXXX 3F	XXX XXXXXX 3F
hirs XXX 07	hirs XXX 07	hirs XXX 07	hirs XXXXXX 3F	hirs XXXXXX 3F	XXX XXXXXX 3F
9E70 XXX 07	9E78 XXX 07	9E80 XXX 07	9E88 XXXXXX 3F	9E90 XXXXXX 3F	XXX XXXXXX 3F

CODE:52-R

CODE:53-S

CODE:54-T

CODE:55-U

CODE:56-V

	XXX 07	XXXXXX 3F	00	XXX 38	XXX 07	XXXXXX 3F
	XXX 07	XXXXXX 3F	00	XXX 38	XXX 07	XXXXXX 3F
	XXX 07	XXXXXX 3F	00	XXX 38	XXX 07	XXXXXX 3F
	00	00	XXX 38	XXX 38	XXX 38	XXX 38
text	00	text 00	text XXX 38	text XXX 38	text XXX 38	text XXX 38
BA98	XXXXXX 3F	BAA0 XXXXXX 3F	BAA8 XXXXXX 3F	BAB0 XXXXXX 3F	BAB8 XXXXXX 3F	BAB8 XXXXXX 3F
hirs	XXXXXX 3F	hirs XXXXXX 3F	hirs XXXXXX 3F	hirs XXXXXX 3F	hirs XXXXXX 3F	hirs XXXXXX 3F
9E98	XXXXXX 3F	9EA0 XXXXXX 3F	9EA8 XXXXXX 3F	9EB0 XXXXXX 3F	9EB8 XXXXXX 3F	9EB8 XXXXXX 3F

CODE:57-W

CODE:58-X

CODE:59-Y

CODE:5A-Z

CODE:5B-'

	XXXXXX 3F	00	XXX 38	XXX 07	XXXXXX 3F
	XXXXXX 3F	00	XXX 38	XXX 07	XXXXXX 3F
	XXXXXX 3F	00	XXX 38	XXX 07	XXXXXX 3F
	XXX 38	XXX 07	XXX 07	XXX 07	XXX 07
text	XXX 38	text XXX 07	text XXX 07	text XXX 07	text XXX 07
BAC0	XXXXXX 3F	BAC8 XXXXXX 3F	BAD0 XXXXXX 3F	BAD8 XXXXXX 3F	BAE0 XXXXXX 3F
hirs	XXXXXX 3F	hirs XXXXXX 3F	hirs XXXXXX 3F	hirs XXXXXX 3F	hirs XXXXXX 3F
9EC0	XXXXXX 3F	9EC8 XXXXXX 3F	9ED0 XXXXXX 3F	9ED8 XXXXXX 3F	9EE0 XXXXXX 3F

CODE:5C-@

CODE:5D-#

CODE:5E-^

CODE:5F-_

CODE:60-'

	00	XXX 38	XXX 07	XXXXXX 3F	X X X 55
	00	XXX 38	XXX 07	XXXXXX 3F	X X X 55
	00	XXX 38	XXX 07	XXXXXX 3F	X X X 55
	XXXXXX 3F	XXXXXX 3F	XXXXXX 3F	XXXXXX 3F	X X X 55
text	XXXXXX 3F	text XXXXXX 3F	text XXXXXX 3F	text XXXXXX 3F	text X X X 55
BAED	XXXXXX 3F	BAF5 XXXXXX 3F	BAFD XXXXXX 3F	BB05 XXXXXX 3F	BB0E X X X 55
hirs	XXXXXX 3F	hirs XXXXXX 3F	hirs XXXXXX 3F	hirs XXXXXX 3F	hirs X X X 55
9EEF	XXXXXX 3F	9EF7 XXXXXX 3F	9EFF XXXXXX 3F	9F07 XXXXXX 3F	9F10 X X X 55

CODE:61-a

CODE:62-b

CODE:63-c

CODE:64-d

CODE:65-e

	X X X 55	X X X 55	X X X 55	X X X 55	X X X 55
	X X X 55	X X X 55	X X X 55	X X X 55	X X X 55
	X X X 55	X X X 55	X X X 55	X X X 55	X X X 55
	X X X 55	X X X 55	X X X 55	X X X 55	X X X 55
text	X X X 55	text X X X 55	text X X X 55	text X X X 55	text X X X 55
BB18	X X X 55	BB20 X X X 55	BB28 X X X 55	BB30 X X X 55	BB38 X X X 55
hirs	X X X 55	hirs X X X 55	hirs X X X 55	hirs X X X 55	hirs X X X 55
9F18	X X X 55	9F20 X X X 55	9F28 X X X 55	9F30 X X X 55	9F38 X X X 55

CODE:66-f

CODE:67-g

CODE:68-h

CODE:69-i

CODE:6A-j

	X X X 55		X X X 55		X X X 55		X X X 55		X X X 55
	X X X 55		X X X 55		X X X 55		X X X 55		X X X 55
	X X X 55		X X X 55		X X X 55		X X X 55		X X X 55
	X X X 55		X X X 55		X X X 55		X X X 55		X X X 55
text	X X X 55	text	X X X 55	text	X X X 55	text	X X X 55	text	X X X 55
BF40	X X X 55	BF48	X X X 55	BF50	X X X 55	BB58	X X X 55	BB60	X X X 55
hirs	X X X 55	hirs	X X X 55	hirs	X X X 55	hirs	X X X 55	hirs	X X X 55
9F40	X X X 55	9F48	X X X 55	9F50	X X X 55	9F58	X X X 55	9F60	X X X 55

CODE:6E-k

CODE:6C-l

CODE:6D-m

	X X X 55		X X X 55		X X X 55
	X X X 55		X X X 55		X X X 55
	X X X 55		X X X 55		X X X 55
	X X X 55		X X X 55		X X X 55
text	X X X 55	text	X X X 55	text	X X X 55
BB68	X X X 55	BB70	X X X 55	BB78	X X X 55
hirs	X X X 55	hirs	X X X 55	hirs	X X X 55
9F68	X X X 55	9F70	X X X 55	9F78	X X X 55

CHAPITRE VII

ANNEXES

A) TABLES ET CONVERSIONS

1-Codes de controle et attributs vidéo

Abréviations:

C: clignotant
NC: non clignotant
JØ: caractères normaux
J1: caractères alternés
SH: simple hauteur
DH: double hauteur

ØØ	Ø NUL	ØØ	ØØ e	Encre noire
Ø1	1 SOH A-a Recopie	Ø1	Ø1 A-a	Encre rouge
Ø2	2 STX B-b	Ø2	Ø2 B-b	Encre verte
Ø3	3 ETX C-c BREAK	Ø3	Ø3 C-c	Encre jaune
Ø4	4 EOT D-d Dbl hauteur	Ø4	Ø4 D-d	Encre bleue
Ø5	5 ENQ E-e	Ø5	Ø5 E-e	Encre mauve
Ø6	6 ACK F-f Son clavier	Ø6	Ø6 F-f	Encre magenta
Ø7	7 BEL G-g PING	Ø7	Ø7 G-g	Encre blanche
Ø8	8 BS H-h Curseur gauche	Ø8	Ø8 H-h	JØ,NC,SH
Ø9	9 HT I-i Curseur droite	Ø9	Ø9 I-i	J1,NC,SH
ØA	1Ø LF J-j Curseur bas	ØA	ØA J-j	JØ,NC,DH
ØB	11 VT K-k Curseur haut	ØB	ØB K-k	J1,NC,DH
ØC	12 FF L-l Efface l'écran	ØC	ØC L-l	JØ,C,SH
ØD	13 CR M-m Return/RC	ØD	ØD M-m	J1,C,SH
ØE	14 SO N-n Efface ligne	ØE	ØE N-n	JØ,C,DH
ØF	15 SI O-o Inhibe clavier	ØF	ØF O-o	J1,C,DH
1Ø	16 DLE P-p Inverse b2 #26A	1Ø	9Ø P-p	Papier noir
11	17 DC1 Ø-q Curseur	11	91 Ø-q	Papier rouge

12	19	DC2	R-r	12	92	R-r	Papier vert
13	19	DC3	S-s Inhibe écran	13	93	S-s	Papier jaune
14	20	DC4	T-t Majuscule/min.	14	94	T-t	Papier bleu
15	21	NAV	U-u	15	95	U-u	Papier magenta
16	22	SYN	V-v	16	96	V-v	Papier Cyan
17	23	ETB	W-w	17	97	W-w	Papier blanc
18	24	CAN	X-x Annule entrée	18	98	X-x	Text 60 Hz
19	25	EM	Y-y	19	99	Y-y	Text 60 Hz
1A	26	SUB	Z-z Attributs	1A	9A	Z-z	Text 50 Hz
1B	27	ESC	[-[Attributs	1B	9B	[-[Text 50 Hz
1C	28	FS	\	1C	9C	\-	Hires 60 Hz
1D	29	GS	! Protect. col 0/1	1D	9D]~)	Hires 60 Hz
1E	30	RS	Curseur en 0,1	1E	9E	`	Hires 50 Hz
1F	31	US	DEL	1F	9F	_-DEL	Hires 50 Hz

2-Conversions numériques

Les colonnes representent dans l'ordre:
Hexadecimal,Decimal,Decimal*256,Binaire,Signe,Exposant et code 6502

00	0	0	00000000	+ 0	+127	BRK
01	1	256	00000001	+ 1	-128	ORA (LL),X
02	2	512	00000010	+ 2	-127	
03	3	768	00000011	+ 3	-126	
04	4	1024	00000100	+ 4	-125	
05	5	1280	00000101	+ 5	-124	ORA LL
06	6	1536	00000110	+ 6	-123	ASL LL
07	7	1792	00000111	+ 7	-122	
08	8	2048	00001000	+ 8	-121	PHP
09	9	2304	00001001	+ 9	-120	ORA #DD
0A	10	2560	00001010	+ 10	-119	ASL A
0B	11	2816	00001011	+ 11	-118	
0C	12	3072	00001100	+ 12	-117	
0D	13	3328	00001101	+ 13	-116	ORA HHLL
0E	14	3584	00001110	+ 14	-115	ASL HHLL
0F	15	3840	00001111	+ 15	-114	
10	16	4096	00010000	+ 16	-113	BPL DEP
11	17	4352	00010001	+ 17	-112	ORA (LL),Y
12	18	4608	00010010	+ 18	-111	
13	19	4864	00010011	+ 19	-110	
14	20	5120	00010100	+ 20	-109	
15	21	5376	00010101	+ 21	-108	ORA LL,X

16 22 5632 00010110 + 22 -107 ASL LL,X
17 23 5898 00010111 + 23 -106
18 24 6144 00011000 + 24 -105 CLC
19 25 6400 00011001 + 25 -104 ORA HLLL,Y
1A 26 6656 00011010 + 26 -103
1B 27 6912 00011011 + 27 -102
1C 28 7168 00011100 + 28 -101
1D 29 7424 00011101 + 29 -100 ORA HLLL,X
1E 30 7680 00011110 + 30 - 99 ASL HLLL,X
1F 31 7936 00011111 + 31 - 98
20 32 8192 00100000 + 32 - 97 JSR HLLL
21 33 8448 00100001 + 33 - 96 AND (LL,X)
22 34 8704 00100010 + 34 - 95
23 35 8960 00100011 + 35 - 94
24 36 9216 00100100 + 36 - 93 BIT LL
25 37 9472 00100101 + 37 - 92 AND LL
26 38 9728 00100110 + 38 - 91 ROL LL
27 39 9984 00100111 + 39 - 90
28 40 10240 00101000 + 40 - 89 PLP
29 41 10496 00101001 + 41 - 88 AND #DD
2A 42 10752 00101010 + 42 - 87 ROL A
2B 43 11008 00101011 + 43 - 86
2C 44 11264 00101100 + 44 - 85 BIT HLLL
2D 45 11520 00101101 + 45 - 84 AND HLLL
2E 46 11776 00101110 + 46 - 83 ROL HLLL
2F 47 12032 00101111 + 47 - 82
30 48 12288 00110000 + 48 - 81 BMI DEP
31 49 12544 00110001 + 49 - 80 AND (LL),Y
32 50 12800 00110010 + 50 - 79
33 51 13056 00110011 + 51 - 78
34 52 13312 00110100 + 52 - 77
35 53 13568 00110101 + 53 - 76 AND LL,X
36 54 13824 00110110 + 54 - 75 ROL LL,X
37 55 14080 00110111 + 55 - 74
38 56 14336 00111000 + 56 - 73 SEC
39 57 14592 00111001 + 57 - 72 AND HLLL,Y
3A 58 14848 00111010 + 58 - 71
3B 59 15104 00111011 + 59 - 70
3C 60 15360 00111100 + 60 - 69
3D 61 15616 00111101 + 61 - 68 AND HLLL,X
3E 62 15872 00111110 + 62 - 67 ROL HLLL,X
3F 63 16128 00111111 + 63 - 66
40 64 16384 01000000 + 64 - 65 RTI
41 65 16640 01000001 + 65 - 64 EOR (LL,X)

42 66 16896 01000010 + 66 - 63
43 67 17152 01000011 + 67 - 62
44 68 17408 01000100 + 68 - 61
45 69 17664 01000101 + 69 - 60 EOR LL
46 70 17920 01000110 + 70 - 59 LSR LL
47 71 18176 01000111 + 71 - 58
48 72 18432 01001000 + 72 - 57 PHA
49 73 18688 01001001 + 73 - 56 EOR #DD
4A 74 18944 01001010 + 74 - 55 LSR A
4B 75 19200 01001011 + 75 - 54
4C 76 19456 01001100 + 76 - 53 JMP HHLL
4D 77 19712 01001101 + 77 - 52 EOR HHLL
4E 78 19968 01001110 + 78 - 51 LSR HHLL
4F 79 20224 01001111 + 79 - 50
50 80 20480 01010000 + 80 - 49 BVC DEP
51 81 20736 01010001 + 81 - 48 EOR (LL),Y
52 82 20992 01010010 + 82 - 47
53 83 21248 01010011 + 83 - 46
54 84 21504 01010100 + 84 - 45
55 85 21760 01010101 + 85 - 44 EOR LL,X
56 86 22016 01010110 + 86 - 43 LSR LL,X
57 87 22272 01010111 + 87 - 42
58 88 22528 01011000 + 88 - 41 CLI
59 89 22784 01011001 + 89 - 40 EOR HHLL,Y
5A 90 23040 01011010 + 90 - 39
5B 91 23296 01011011 + 91 - 38
5C 92 23552 01011100 + 92 - 37
5D 93 23808 01011101 + 93 - 36 EOR HHLL,X
5E 94 24064 01011110 + 94 - 35 LSR HHLL,X
5F 95 24320 01011111 + 95 - 34
60 96 24576 01100000 + 96 - 33 RTS
61 97 24832 01100001 + 97 - 32 ADC (LL,X)
62 98 25088 01100010 + 98 - 31
63 99 25344 01100011 + 99 - 30
64 100 25600 01100100 +100 - 29
65 101 25856 01100101 +101 - 28 ADC LL
66 102 26112 01100110 +102 - 27 ROR LL
67 103 26368 01100111 +103 - 26
68 104 26624 01101000 +104 - 25 PLA
69 105 26880 01101001 +105 - 24 ADC #DD
6A 106 27136 01101010 +106 - 23 ROR A
6B 107 27392 01101011 +107 - 22
6C 108 27648 01101100 +108 - 21 JMP (HHLL)
6D 109 27904 01101101 +109 - 20 ADC HHLL

6E 110 28160 01101110 +110 - 19 ROR HLL
6F 111 28416 01101111 +111 - 18
70 112 28672 01110000 +112 - 17 BVS DEP
71 113 28928 01110001 +113 - 16 ADC (LL),Y
72 114 29184 01110010 +114 - 15
73 115 29440 01110011 +115 - 14
74 116 29696 01110100 +116 - 13
75 117 29952 01110101 +117 - 12 ADC LL,X
76 118 30208 01110110 +118 - 11 ROR LL,X
77 119 30464 01110111 +119 - 10
78 120 30720 01111000 +120 - 9 SEI
79 121 30976 01111001 +121 - 8 ADC HLL,Y
7A 122 31232 01111010 +122 - 7
7B 123 31488 01111011 +123 - 6
7C 124 31744 01111100 +124 - 5
7D 125 32000 01111101 +125 - 4 ADC HLL,X
7E 126 32256 01111110 +126 - 3 ROR HLL,X
7F 127 32512 01111111 +127 - 2
80 128 32768 10000000 -128 - 1
81 129 33024 10000001 -127 + 0 STA (LL,X)
82 130 33280 10000010 -126 + 1
83 131 33536 10000011 -125 + 2
84 132 33792 10000100 -124 + 3 STY LL
85 133 34048 10000101 -123 + 4 STA LL
86 134 34304 10000110 -122 + 5 STX LL
87 135 34560 10000111 -121 + 6
88 136 34816 10001000 -120 + 7 DEY
89 137 35072 10001001 -119 + 8
8A 138 35328 10001010 -118 + 9 TXA
8B 139 35584 10001011 -117 + 10
8C 140 35840 10001100 -116 + 11 STY HLL
8D 141 36096 10001101 -115 + 12 STA HLL
8E 142 36352 10001110 -114 + 13 STX HLL
8F 143 36608 10001111 -113 + 14
90 144 36864 10010000 -112 + 15 BCC DEP
91 145 37120 10010001 -111 + 16 STA (LL),Y
92 146 37376 10010010 -110 + 17
93 147 37632 10010011 -109 + 18
94 148 37888 10010100 -108 + 19 STY LL,X
95 149 38144 10010101 -107 + 20 STA LL,X
96 150 38400 10010110 -106 + 21 STX LL,Y
97 151 38656 10010111 -105 + 22
98 152 38912 10011000 -104 + 23 TYA
99 153 39168 10011001 -103 + 24 STA HLL,Y

9A 154 39424 10011010 -102 + 25 TXS
 9B 155 39680 10011011 -101 + 26
 9C 156 39936 10011100 -100 + 27
 9D 157 40192 10011101 - 99 + 28 STA HLL,X
 9E 158 40448 10011110 - 98 + 29
 9F 159 40704 10011111 - 97 + 30
 A0 160 40960 10100000 - 96 + 31 LDY #DD
 A1 161 41216 10100001 - 95 + 32 LDA (LL,X)
 A2 162 41472 10100010 - 94 + 33 LDX #DD
 A3 163 41728 10100011 - 93 + 34
 A4 164 41984 10100100 - 92 + 35 LDY LL
 A5 165 42240 10100101 - 91 + 36 LDA LL
 A6 166 42496 10100110 - 90 + 37 LDX LL
 A7 167 42752 10100111 - 89 + 38
 A8 168 43008 10101000 - 88 + 39 TAY
 A9 169 43264 10101001 - 87 + 40 LDA #DD
 AA 170 43520 10101010 - 86 + 41 TAX
 AB 171 43776 10101011 - 85 + 42
 AC 172 44032 10101100 - 84 + 43 LDY HLL
 AD 173 44288 10101101 - 83 + 44 LDA HLL
 AE 174 44544 10101110 - 82 + 45 LDX HLL
 AF 175 44800 10101111 - 81 + 46
 B0 176 45056 10110000 - 80 + 47 BCS DEP
 B1 177 45312 10110001 - 79 + 48 LDA (LL),Y
 B2 178 45568 10110010 - 78 + 49
 B3 179 45824 10110011 - 77 + 50
 B4 180 46080 10110100 - 76 + 51 LDY LL,X
 B5 181 46336 10110101 - 75 + 52 LDA LL,X
 B6 182 46592 10110110 - 74 + 53 LDX LL,Y
 B7 183 46848 10110111 - 73 + 54
 B8 184 47104 10111000 - 72 + 55 CLV
 B9 185 47360 10111001 - 71 + 56 LDA HLL,Y
 BA 186 47616 10111010 - 70 + 57 TSX
 BB 187 47872 10111011 - 69 + 58
 BC 188 48128 10111100 - 68 + 59 LDY HLL,X
 BD 189 48384 10111101 - 67 + 60 LDA HLL,X
 BE 190 48640 10111110 - 66 + 61 LDX HLL,Y
 BF 191 48896 10111111 - 65 + 62
 C0 192 49152 11000000 - 64 + 63 CPY #DD
 C1 193 49408 11000001 - 63 + 64 CMP (LL,X)
 C2 194 49664 11000010 - 62 + 65
 C3 195 49920 11000011 - 61 + 66
 C4 196 50176 11000100 - 60 + 67 CPY LL
 C5 197 50432 11000101 - 59 + 68 CMP LL

C6 195 50688 11000110 - 58 + 69 DEC LL
C7 199 50944 11000111 - 57 + 70
C8 200 51200 11001000 - 56 + 71 INY
C9 201 51456 11001001 - 55 + 72 CMP #DD
CA 202 51712 11001010 - 54 + 73 DEX
CB 203 51968 11001011 - 53 + 74
CC 204 52224 11001100 - 52 + 75 CPY HLLL
CD 205 52480 11001101 - 51 + 76 CMP HLLL
CE 206 52736 11001110 - 50 + 77 DEC HLLL
CF 207 52992 11001111 - 49 + 78
D0 208 53248 11010000 - 48 + 79 BNE DEP
D1 209 53504 11010001 - 47 + 80 CMP (LL),Y
D2 210 53760 11010010 - 46 + 81
D3 211 54016 11010011 - 45 + 82
D4 212 54272 11010100 - 44 + 83
D5 213 54528 11010101 - 43 + 84 CMP LL,X
D6 214 54784 11010110 - 42 + 85 DEC LL,X
D7 215 55040 11010111 - 41 + 86
D8 216 55296 11011000 - 40 + 87 CLD
D9 217 55552 11011001 - 39 + 88 CMP HLLL,Y
DA 218 55808 11011010 - 38 + 89
DB 219 56064 11011011 - 37 + 90
DC 220 56320 11011100 - 36 + 91
DD 221 56576 11011101 - 35 + 92 CMP HLLL,X
DE 222 56832 11011110 - 34 + 93 DEC HLLL,X
DF 223 57088 11011111 - 33 + 94
E0 224 57344 11100000 - 32 + 95 CPX #DD
E1 225 57600 11100001 - 31 + 96 SEC (LL,X)
E2 226 57856 11100010 - 30 + 97
E3 227 58112 11100011 - 29 + 98
E4 228 58368 11100100 - 28 + 99 CPX LL
E5 229 58624 11100101 - 27 + 100 SBC LL
E6 230 58880 11100110 - 26 + 101 INC LL
E7 231 59136 11100111 - 25 + 102
E8 232 59392 11101000 - 24 + 103 INX
E9 233 59648 11101001 - 23 + 104 SBC #DD
EA 234 59904 11101010 - 22 + 105 NOP
EB 235 60160 11101011 - 21 + 106
EC 236 60416 11101100 - 20 + 107 CPX HLLL
ED 237 60672 11101101 - 19 + 108 SBC HLLL
EE 238 60928 11101110 - 18 + 109 INC HLLL
EF 239 61184 11101111 - 17 + 110
F0 240 61440 11110000 - 16 + 111 BEQ DEP
F1 241 61696 11110001 - 15 + 112 SBC (LL),Y

F2 242 61952 11110010 - 14 +113
 F3 243 62200 11110011 - 13 +114
 F4 244 62464 11110100 - 12 +115
 F5 245 62720 11110101 - 11 +116 SBC LL,X
 F6 246 62976 11110110 - 10 +117 INC LL,X
 F7 247 63232 11110111 - 9 +118
 F8 248 63488 11111000 - 8 +119 SED
 F9 249 63744 11111001 - 7 +120 SBC HLL,Y
 FA 250 64000 11111010 - 6 +121
 FB 251 64256 11111011 - 5 +122
 FC 252 64512 11111100 - 4 +123
 FD 253 64768 11111101 - 3 +124 SBC HLL,X
 FE 254 65024 11111110 - 2 +125 INC HLL,X
 FF 255 65280 11111111 - 1 +126

Les codes d'affichage sont, dans l'ordre:
 Hexadecimal,Decimal,PRINT,PLOT,FILL,LIST

00	0	NUL	0C--- 000C---	NUL
01	1	SOH	0C--R 000C--R	SOH
02	2	STX	0C-V- 000C-V-	STX
03	3	ETX	0C-VR 000C-VR	ETX
04	4	EOT	0CB-- 000CB--	EOT
05	5	ENG	0CB-R 000CB-R	ENG
06	6	ACK	0CBV- 000CBV-	ACK
07	7	BEL	0CBVR 000CBVR	BEL
08	8	BS	0A-0- 000A-0-	BS
09	9	HT	0A-0H 000A-0H	HT
0A	10	LF	0A-1- 000A-1-	LF
0B	11	VT	0A-1H 000A-1H	VT
0C	12	FF	0AC0- 000AC0-	FF
0D	13	CR	0AC0H 000AC0H	CR
0E	14	SO	0AC1- 000AC1-	SO
0F	15	SI	0AC1H 000AC1H	SI
10	16	DLE	1C--- 0001C---	DLE
11	17	DC1	1C--R 0001C--R	DC1
12	18	DC2	1C-V- 0001C-V-	DC2
13	19	DC3	1C-VR 0001C-VR	DC3
14	20	DC4	1CB-- 0001CB--	DC4
15	21	NAK	1CB-R 0001CB-R	NAK
16	22	SYN	1CBV- 0001CBV-	SYN
17	23	ETB	1CBVR 0001CBVR	ETB

18	24	CAN	1A160	0001A160	CAN
19	25	EM	1A161	0001A161	EM
1A	26	SUB	1A150	0001A150	SUB
1B	27	ESC	1A151	0001A151	ESC
1C	28	FS	1A660	0001A660	FS
1D	29	GS	1A661	0001A661	GS
1E	30	RS	1A650	0001A650	RS
1F	31	US	1A651	0001A651	US
20	32			00X	
21	33	'	'	00X X	'
22	34	"	"	00X X	"
23	35	#	#	00X XX	#
24	36	\$	\$	00X X	\$
25	37	%	%	00X X X	%
26	38	&	&	00X XX	&
27	39	,	,	00X XXX	,
28	40	((00X X	(
29	41))	00X X X)
2A	42	+	+	00X X X	+
2B	43	+	+	00X X XX	+
2C	44	,	,	00X XX	,
2D	45	-	-	00X XX X	-
2E	46	.	.	00X XXX	.
2F	47	/	/	00X XXXX	/
30	48	0	0	00XX	0
31	49	1	1	00XX X	1
32	50	2	2	00XX X	2
33	51	3	3	00XX XX	3
34	52	4	4	00XX X	4
35	53	5	5	00XX X X	5
36	54	6	6	00XX XX	6
37	55	7	7	00XX XXX	7
38	56	8	8	00XXX	8
39	57	9	9	00XXX X	9
3A	58	:	:	00XXX X	:
3B	59	;	;	00XXX XX	;
3C	60	<	<	00XXXX	<
3D	61	=	=	00XXXX X	=
3E	62	>	>	00XXXXX	>
3F	63	?	?	00XXXXXX	?
40	64	à	à	01	à
41	65	A	A	01 X	A
42	66	B	B	01 X	B
43	67	C	C	01 XX	C

44	68	D	D	01	X	D
45	69	E	E	01	X X	E
46	70	F	F	01	XX	F
47	71	G	G	01	XXX	G
48	72	H	H	01	X	H
49	73	I	I	01	X X	I
4A	74	J	J	01	X X	J
4B	75	K	K	01	X XX	K
4C	76	L	L	01	XX	L
4D	77	M	M	01	XX X	M
4E	78	N	N	01	XXX	N
4F	79	O	O	01	XXXX	O
50	80	P	P	01	X	P
51	81	Q	Q	01	X X	Q
52	82	R	R	01	X X	R
53	83	S	S	01	X XX	S
54	84	T	T	01	X X	T
55	85	U	U	01	X X X	U
56	86	V	V	01	X XX	V
57	87	W	W	01	X XXX	W
58	88	X	X	01	XX	X
59	89	Y	Y	01	XX X	Y
5A	90	Z	Z	01	XX X	Z
5B	91	'	'	01	XX XX	'
5C	92	£	£	01	XXX	£
5D	93	§	§	01	XXX X	§
5E	94	^	^	01	XXXX	^
5F	95	_	_	01	XXXXX	_
60	96	'	'	01X		'
61	97	a	a	01X	X	a
62	98	b	b	01X	X	b
63	99	c	c	01X	XX	c
64	100	d	d	01X	X	d
65	101	e	e	01X	X X	e
66	102	f	f	01X	XX	f
67	103	g	g	01X	XXX	g
68	104	h	h	01X	X	h
69	105	i	i	01X	X X	i
6A	106	j	j	01X	X X	j
6B	107	k	k	01X	X XX	k
6C	108	l	l	01X	XX	l
6D	109	m	m	01X	XX X	m
6E	110	n	n	01X	XXX	n
6F	111	o	o	01X	XXXX	o

70	112	p	p	01XX	p
71	113	q	q	01XX X	q
72	114	r	r	01XX X	r
73	115	s	s	01XX XX	s
74	116	t	t	01XX X	t
75	117	u	u	01XX X X	u
76	118	v	v	01XX XX	v
77	119	w	w	01XX XXX	w
78	120	x	x	01XXX	x
79	121	y	y	01XXX X	y
7A	122	z	z	01XXX X	z
7B	123	é	é	01XXX XX	é
7C	124	ù	ù	01XXXX	ù
7D	125	è	è	01XXXX X	è
7E	126	ê	ê	01XXXXX	ê
7F	127			01XXXXXX	
80	128	0C---	I0C---	I000C---	END
81	129	0C--R	I0C--R	I000C--R	EDIT
82	130	0C-V-	I0C-V-	I000C-V-	STORE
83	131	0C-VR	I0C-VR	I000C-VR	RECALL
84	132	0CB--	I0CB--	I000CB--	TRON
85	133	0CB-R	I0CB-R	I000CB-R	TROFF
86	134	0CBV-	I0CBV-	I000CBV-	POP
87	135	0CBVR	I0CBVR	I000CBVR	PLOT
88	136	0A-0-	I0A-0-	I000A-0-	PULL
89	137	0A-0H	I0A-0H	I000A-0H	LORES
8A	138	0A-1-	I0A-1-	I000A-1-	DOKE
8B	139	0A-1H	I0A-1H	I000A-1H	REPEAT
8C	140	0AC0-	I0AC0-	I000AC0-	UNTIL
8D	141	0AC0H	I0AC0H	I000AC0H	FOR
8E	142	0AC1-	I0AC1-	I000AC1-	LLIST
8F	143	0AC1H	I0AC1H	I000AC1H	LPRINT
90	144	1C---	I1C---	I001C---	NEXT
91	145	1C--R	I1C--R	I001C--R	DATA
92	146	1C-V-	I1C-V-	I001C-V-	INPUT
93	147	1C-VR	I1C-VR	I001C-VR	DIM
94	148	1CB--	I1CB--	I001CB--	CLS
95	149	1CB-R	I1CB-R	I001CB-R	READ
96	150	1CBV-	I1CBV-	I001CBV-	LET
97	151	1CBVR	I1CBVR	I001CBVR	GOTO
98	152	1AT60	I1AT60	I001AT60	RUN
99	153	1AT61	I1AT61	I001AT61	IF
9A	154	1AT50	I1AT50	I001AT50	RESTORE
9B	155	1AT51	I1AT51	I001AT51	GOSUB

9C	156	IAG60	I!AG60	I00IAG60	RETURN
9D	157	IAG61	I!AG61	I00IAG61	REM
9E	158	IAG50	I!AG50	I00IAG50	HINEM
9F	159	IAG51	I!AG51	I00IAG51	GRAB
A9	160		I	I0X	RELEASE
A1	161	!	I !	I0X	X TEXT
A2	162	"	I "	I0X	X HIRES
A3	163	#	I #	I0X	XX SHOOT
A4	164	\$	I \$	I0X	X EXPLODE
A5	165	%	I %	I0X	X X ZAP
A6	166	&	I &	I0X	XX PING
A7	167	'	I '	I0X	XXX SOUND
A8	168	(I (I0X	X MUSIC
A9	169)	I)	I0X	X X PLAY
AA	170	*	I *	I0X	X X CURSET
AB	171	+	I +	I0X	X XX CURMOV
AC	172	,	I ,	I0X	XX DRAW
AD	173	-	I -	I0X	XX X CIRCLE
AE	174	.	I .	I0X	XXX PATTERN
AF	175	/	I /	I0X	XXXX FILL
B0	176	0	I 0	I0XX	CHAR
B1	177	1	I 1	I0XX	X PAPER
B2	178	2	I 2	I0XX	X INK
B3	179	3	I 3	I0XX	XX STOP
B4	180	4	I 4	I0XX	X ON
B5	181	5	I 5	I0XX	X X WAIT
E6	182	6	I 6	I0XX	XX CLOAD
B7	183	7	I 7	I0XX	XXX CSAVE
B8	184	8	I 8	I0XXX	DEF
B9	185	9	I 9	I0XXX	X POKE
BA	186	:	I :	I0XXX	X PRINT
BB	187	;	I ;	I0XXX	XX CONT
BC	188	<	I <	I0XXXX	LIST
BD	189	=	I =	I0XXXX	X CLEAR
BE	190	>	I >	I0XXXXX	GET
BF	191	?	I ?	I0XXXXXX	CALL
C0	192	à	I à	I1	!
C1	193	A	I A	I1	X NEW
C2	194	B	I B	I1	X TAB(
C3	195	C	I C	I1	XX TO
C4	196	D	I D	I1	X FN
C5	197	E	I E	I1	X X SPC(
C6	198	F	I F	I1	XX à
C7	199	G	I G	I1	XXX AUTO

C8 200	H	I	H	I	X	ELSE
C9 201	I	I	I	I	X X	THEN
CA 202	J	I	J	I	X X	NOT
CB 203	K	I	K	I	X XX	STEP
CC 204	L	I	L	I	XX	+
CD 205	M	I	M	I	XX X	-
CE 206	N	I	N	I	XXX	≠
CF 207	O	I	O	I	XXXX	/
D0 208	P	I	P	I	X	^
D1 209	Q	I	Q	I	X X	AND
D2 210	R	I	R	I	X X	OR
D3 211	S	I	S	I	X XX	>
D4 212	T	I	T	I	X X	=
D5 213	U	I	U	I	X X X	<
D6 214	V	I	V	I	X XX	SGN
D7 215	W	I	W	I	X XXX	INT
D8 216	X	I	X	I	XX	ABS
D9 217	Y	I	Y	I	XX X	USR
DA 218	Z	I	Z	I	XX X	FRE
DB 219	'	I	'	I	XX XX	POS
DC 220	£	I	£	I	XXX	HEX\$
DD 221	§	I	§	I	XXX X	&
DE 222	^	I	^	I	XXXX	SQR
DF 223	_	I	_	I	XXXXX	RND
E0 224	'	I	'	I	X	LN
E1 225	a	I	a	I	X	EXP
E2 226	b	I	b	I	X	COS
E3 227	c	I	c	I	XX	SIN
E4 228	d	I	d	I	X	TAN
E5 229	e	I	e	I	X X	ATN
E6 230	f	I	f	I	XX	PEEK
E7 231	g	I	g	I	XXX	DEEK
E8 232	h	I	h	I	X	LOG
E9 233	i	I	i	I	X X	X LEN
EA 234	j	I	j	I	X X	STR\$
EB 235	k	I	k	I	X XX	VAL
EC 236	l	I	l	I	XX	ASC
ED 237	m	I	m	I	XX X	CHR\$
EE 238	n	I	n	I	XXX	PI
EF 239	o	I	o	I	XXXX	TRUE
F0 240	p	I	p	I	XX	FALSE
F1 241	q	I	q	I	X	KEY\$
F2 242	r	I	r	I	X	SCRN
F3 243	s	I	s	I	XX	POINT

F4 244	t	I	t	I I X X X	LEFT\$
F5 245	u	I	u	I I X X X X	RIGHT\$
F6 246	v	I	v	I I X X X X	MID\$
F7 247	w	I	w	I I X X X X X	
F8 248	x	I	x	I I X X X X X X	
F9 249	y	I	y	I I X X X X X X X	
FA 250	z	I	z	I I X X X X X X X X	
FB 251	é	I	é	I I X X X X X X X X	
FC 252	ù	I	ù	I I X X X X X X X X X	
FD 253	è	I	è	I I X X X X X X X X X X	
FE 254	ê	I	ê	I I X X X X X X X X X X X	
FF 255		I		I I X X X X X X X X X X X X	

B) LA ROM PAR THEME

1-Saisie de paramètres

Evaluation d'expressions

CA98 CAE2 EVALUER UN NUMERO DE LIGNE EN #33-#34

E79D E853 EVALUER UN ENTIER NON SIGNE DANS YA, #33-#34 ET #D4-#D3

CE77 CF03 EVALUER UNE EXPRESSION NUMERIQUE DANS ACC1

D20A D29C PRENDRE UN ENTIER NON SIGNE DANS #D4-#D3

CE7A CF06 VERIFIER VARIABLE NUMERIQUE

CE7C CF08 VERIFIER VARIABLE CHAINE

CE8B CF17 EVALUER UNE EXPRESSION DANS ACC1

CF74 CE00 RAMASSER UN OPERANDE DANS ACC1

D0FC D188 PRENDRE ADRESSE D'UNE VARIABLE

D106 D216 TESTER SI A EST ALPHABETIQUE

D80A D8C5 SAUTER UN CARACTERE ET PRENDRE UN ENTIER DANS

D30D D8C8 PRENDRE UN ENTIER DANS X
D85B D916 PRENDRE DEUX PARAMETRES ENTIERS
D996 DA22 PRENDRE DEUX COORDONNES (PLOT)
DA6B DAF6 INTERDIRE MODE HIRES
D419 D4D2 INTERDIRE MODE DIRECT
E725 E732 SYNTAXE CSAVE/LOAD

Gestion des séparateurs

CFD3 D05F DEMANDER UNE ')'
CFD6 D062 DEMANDER UNE '('
CFD9 D065 DEMANDER UNE ','
CFDB D067 DEMANDER A

2-Routines d'interprétation

Gestion de TXTPTR

00E2 00E2 LIRE CARACTERE SUIVANT
00E8 00E8 LIRE CARACTERE COURANT
C765 C73A PLACER TXTPTR AU DEBUT DU TEXTE BASIC
CA0D CA3F AJOUTER Y A TXTPTR
CA1C CA4E CALCUL DANS Y DU DEPLACEMENT A LA PROCHAINE INSTRUCTION
CA1F CA51 CALCUL DANS Y DU DEPLACEMENT A LA FIN DE LA LIGNE
D352 D90D RECUPERER TXTPTR DANS #E0-#E1

Autres routines

C000 C000 RESET BASIC

C003 C003 ENTREE INTERPRETEUR

C3CA C3C6 RECHERCHE DE BLOCS BASIC SUR LA PILE

C3F8 C3F4 DECALER UN BLOC MEMOIRE VERS LE HAUT

C432 C437 VERIFIER PLACE SUR LA PILE

C440 C444 VERIFIER AY EN DESSOUS DES CHAINES

C4B5 C4A8 ENTREE INTERPRETEUR

C56F C55F RESTAURER LES LIENS DES LIGNES

C5A2 C592 PRENDRE UN ORDRE DANS LE TAMPON CLAVIER

C5F8 C5E8 ATTENDRE UN CARACTERE AU CLAVIER

C60A C5FA ENCODAGE DES MOTS CLES

C6DE C6B3 RECHERCHE D'UNE LIGNE BASIC

C719 C6EE 'NEW' COMMANDE

C730 C70D 'CLEAR' COMMANDE

C91F C952 'RESTORE' COMMANDE

3-Conversions et transferts de nombres

Conversions numériques

DF15 DF24 A --> ACC1 (SIGNE)

D3ED D499 YA --> ACC1 (SIGNE)

D8D5 DF40 YA --> ACC1 (NON SIGNE)

D217 D2A9 ACC1 --> ENTIER NON SIGNE (#D4-#D3)

D867 D922 ACC1 --> YA (NON SIGNE)

DEEC DEF4 AACCI --> ACC1

DF74 DF8C ACC1 --) #D4-3-2-1 (SIGNE)

E0D1 E0D5 ACC1 --) DECIMAL #100 ...

Transferts de nombres

DE73 DE7B (AY) --) ACC1

DD4D DD51 (AY) --) ACC2

DECD DED5 ACC2 --) ACC1

DEE0 DEE8 ACC1 --) ACC2

DEDD DEE5 AACC1 --) ACC2

DE9B DEA0 AACC1 --) #CB-#CF

DE9B DEA3 AACC1 --) #C6-#CA

DEA1 DEA9 AACC1 --) (#00B8)

DEA5 DEAD AACC1 --) XY-XY+4

DEA8 DEB0 ACC1 --) XY-XY+4

Quelques constantes (stockées en flottant)

DC6F DCA5 -0,5

E40D E411 0,25

E201 E205 0,5

DC4B DC81 1

DDBA DDBE 10

E0A7 E0AB 999.999,9

E0AC E0B0 999.999.999

E0B1 E0B5 1.000.000.000

DC6A DCA8 SQR(2)

D8E9 DC7C PI

E483 E487 PI/2

E489 E48C 2*PI

DC74 DCAA LN(2)

E278 E27C 1/LN(2)

DC46 DC77 LN(10)

La gestion des chaines

D4F8 D5AB RESERVER UNE CHAINE DE LONGUEUR A

D595 D658 REORGANISER LES CHAINES

D6AC D767 AJOUTER DEUX CHAINES

D6F7 D7B2 TRANSFERT DE CHAINES

D712 D7CD PRENDRE DESCRIPTEUR ET VERIFIER CHAINE

D715 D7D8 PRENDRE DESCRIPTEUR

4-Routines de calculs

Calculs divers

DA79 DB84 $ACC1+0,5 \rightarrow ACC1$

E872 E876 $ACC1+A \rightarrow ACC1$

DD7A DD7E $ACC1*2^A \rightarrow ACC1$

D8A3 DDA7 $ACC1*10 \rightarrow ACC1$

DDBF DDC3 $ACC1/10 \rightarrow ACC1$

DEFC DF8B $ACC1=0$

DF00 DF0F ACC1=-1

DF04 DF13 A=SIGNE DE ACC1

E26D E271 ACC1=-ACC1

E2F9 E2FD CALCULER UN POLYNOME DEGRE IMPAIR, INDEXE PAR AY

E30F E313 CALCULER UN POLYNOME INDEXE PAR AY

Opérateurs

Remarque: (‡) signifie que A, N et Z doivent être représentatifs de l'exposant de ACC1 (donc un LDA D0 doit précéder l'appel à ces opérateurs), ceci étant inutile dans tous les autres cas.

D087 D113 ')=(<' OPERATEUR

DA80 DB0B (AY)-ACC1 --) ACC1

DA83 DB0E ACC2-ACC1 --) ACC1

DA97 DB22 (AY)+ACC1 --) ACC1

DA9A DB25 ACC2+ACC1 --) ACC1 (‡)

DCB7 DCEB (AY)‡ACC1 --) ACC1

DCBA DCF0 ACC2‡ACC1 --) ACC1 (‡)

DDE0 DDE4 (AY)/ACC1 --) ACC1

DDE3 DDE7 ACC2/ACC1 --) ACC1 (‡)

E234 E238 ACC2^ACC1 --) ACC1 (‡)

Fonctions

Remarque: le paramètre et le résultat sont dans ACC1

DC79 DCAF 'LN' FONCTION

DD00 DDD4 'LOG' FONCTION

DF31 DF49 'ABS' FONCTION

DFA5 DFBD 'INT' FONCTION

E22A E22E 'SQR' FONCTION

E2A6 E2AA 'EXP' FONCTION

E34B E34F 'RND' FONCTION

E387 E38B 'COS' FONCTION

E38E E392 'SIN' FONCTION

E3D7 E3DB 'TAN' FONCTION

E43B E43F 'ATN' FONCTION

Calculs simples

F700 F731 AY=40%A

D965 DA0C CALCULER ADRESSE LIGNE A (MODE TEXT)

EEFF EFC8 DIVISION ENTIERE

5-Affichage et impression

.... C816 IMPRIMANTE EN SERVICE

.... C82F IMPRIMANTE HORS SERVICE

CB9F CBF0 ALLER A LA LIGNE

CBED CCB0 AFFICHER LA CHAINE POINTEE PAR AY

CC0A CCCE EFFACER L'ECRAN TEXTE

CC12 CCD9 AFFICHER A SUR LE TERMINAL COURANT

F73F F77C AFFICHER X SUR L'ECRAN

F57B F5C1 AFFICHER A SUR L'IMPRIMANTE

F5D3 F6B2 AFFICHER LE CARACTERE DE CONTROLE A SUR L'ECRAN
E0B6 E0BA AFFICHER 'IN' ET LE NUMERO DE LIGNE
E0C1 E0C5 AFFICHER XA COMME ENTIER NON SIGNE
E563 E5F5 EFFACER LIGNE Ø
F02F F065 ECRIRE SUR LA LIGNE Ø

6-Graphique

EDE3 EED8 PLACER FB CODE
F25Ø F2E4 TESTER PARAMETRE NON NUL ET ASSEZ PETIT
F264 F2F8 TESTER PARAMETRE ASSEZ PETIT
F2C3 F35D SAUVER MOTIF ET ADRESSE POINT COURANT
F2D4 F36E RECUPERER MOTIF ET ADRESSE POINT COURANT
EFA6 FØ49 CALCULER ADRESSE DU POINT (X,Y)
EFE6 FØ89 DEPLACER POINT VERS LE BAS
EFF5 FØ95 DEPLACER POINT VERS LE HAUT
FØØ4 FØA1 DEPLACER POINT VERS LA DROITE
FØ15 FØB2 DEPLACER POINT VERS LA GAUCHE
EDF6 EEE8 AFFICHER UN POINT (X,Y)
EF4D FØ16 AFFICHER POINT COURANT
F141 F1C8 EVALUER 'COULEUR' D'UN POINT
EEØ6 EEF9 DRAW CALCUL ET AFFICHAGE
F331 F3C6 CIRCLE CALCUL ET AFFICHAGE
FØEB F171 CHAR: CALCULER ADRESSE DU CARACTERE

F115 F19B CHAR: AFFICHER LE CARACTERE

F17F F204 PAPER

F18B F210 INK

7-Son

F535 F590 ROUTINE D'ENTREE/SORTIE AVEC LE PSG 8912

FA6C FA86 ENVOYER 14 PARAMETRES AU PSG 8912

FA85 FA9F PING

FA9B FAB5 SHOOT

FAB1 FACB EXPLODE

FAC7 FAE1 ZAP

FAFA FB14 SON CLAVIER 1

FB10 FB2A SON CLAVIER 2

FB26 FB40 SOUND

FBB6 FBD0 PLAY

FC00 FC1A MUSIC

8-Gestion des cassettes

E5C6 E65E ECRIRE UN OCTET SUR LA CASSETTE

E630 E6C9 LIRE UN OCTET SUR LA CASSETTE

E696 E735 TROUVER LA BANDE AMORCE

E6BA E75A ECRIRE LA BANDE AMORCE

E6CA E76A CONFIGURER VIA POUR TRAVAIL CASSETTE

E804 E93D RECONFIGURER VIA

.... E4AC PRENDRE ENTETE DU PROGRAMME
.... E607 SAUVER ENTETE DU PROGRAMME
.... E4E0 CHARGER/VERIFIER LE PROGRAMME
.... E62E SAUVER LE PROGRAMME
E4A8 PRENDRE ENTETE ET CHARGER PROGRAMME
E57B SAUVER ENTETE ET SAUVER LE PROGRAMME

E554 E56C PASSER OCTET SUIVANT, TEST DE FIN

9-Routines systèmes

Les interruptions

ECC7 EDE0 AUTORISER IRQ PAR T1
ED01 EE1A INTERDIRE IRQ PAR T1
0228 0244 VECTEUR IRQ
0230 024A VECTEUR RETOUR IRQ
ED09 EE22 GESTION NORMALE DES IRQ
022B 0247 VECTEUR NMI
F802 F8B2 GESTION NORMALE DES NMI
F808 F8B8 CONFIGURER LE SYSTEME
F960 F9AA INITIALISER LE VIA 6522

Les timers

ED70 EE8C ANNULER LES TROIS TIMERS
ED81 EE9D PRENDRE VALEUR DANS YX DU TIMER A

ED8F EEAB INITIALISER LE TIMER A AVEC LA VALEUR YX

EDAD EEC9 INITIALISER TIMER ET ATTENDRE QU'IL S'ANNULLE

configuration écran

D93D D9E4 LORES

E9A9 EC21 TEXT

E9BB EC33 HIRES

ED8C EFFACER ECRAN HIRES

F7E0 F016 GENERER LES CARACTERES ALTERNES

Gestion du clavier

E905 EB78 GERER LE TAMPON TOUCHE

F43C F495 GERER LE CLAVIER

Gestion de la mémoire

E965 EBD8 HIMEM

E974 EBE7 GRAB

E994 EC0C RELEASE

SOMMAIRE

I	INTRODUCTION.....	5
A)	INTRODUCTION.....	5
	1-But de l'ouvrage	
	2-Comment lire le livre	
B)	CONVENTIONS ET NOTATIONS.....	6
	1-Structure du commentaire	
	2-Abréviations	
II	ORGANISATION MATERIELLE.....	11
A)	PRESENTATION GENERALE.....	11
	1-Généralités	
	2-Synoptique de l'Oric	
	3-Schéma de l'Oric	
	4-Caractéristiques du CPU 6502	
	5-Caractéristiques de l'ULA HCS 10017	
B)	LES ENTREES SORTIES.....	18
	1-Généralités	
	2-Configuration des E/S	
	3-Caractéristiques du VIA 6522	
	4-Caractéristiques du PS6 8912	
C)	LES CONNECTEURS.....	24
	1-Généralités	
	2-Le bus d'extensions	
	3-Le connecteur imprimante	
	4-Sorties vidéo et cassette	
D)	LES INTERFACES UTILISATEURS.....	25
	1-Généralités	
	2-Par le connecteur imprimante	
	3-Par le bus d'extensions	

III ORGANISATION LOGICIELLE.....	27
A) ORGANISATION MEMOIRE.....	27
1-Carte mémoire	
2-Les contraintes	
B) UTILISATION DU 6502.....	30
1-Utilisation du 6502	
IV LE BASIC: UN LANGAGE.....	33
A) GENERALITES.....	33
1-Différents niveaux de langages	
2-Langage interprété/compilé	
3-Est-ce un Basic Microsoft ?	
B) LE CODAGE DES PROGRAMMES.....	37
1-Codage des programmes	
2-Codage des variables	
C) OPTIMISATION D'UN PROGRAMME.....	41
1-Compacter un programme	
2-Accélérer un programme	
V LES VARIABLES SYSTEMES.....	45
A) INTRODUCTION.....	45
1-Introduction	
B) LA PAGE ZERO.....	45
1-Role particulier pour le 6502	
2-Octet par octet	
C) LA PAGE UN.....	52
1-Pile 6502	
2-Pile Basic	
3-Le tampon décimal	
D) LA PAGE DEUX.....	54
1-Introduction	
2-Octet par octet	

E) QUE RESTE-T-IL ?	63
1-Introduction	
2-Où placer ses variables systèmes	
3-Où placer ses routines	
VI LA ROM BASIC	67
A) INTRODUCTION	67
1-Introduction	
B) LES TABLES	67
1-Tables d'adresse	
2-Les mots-clés	
3-Les messages d'erreur	
C) L'INTERPRETEUR	75
1-Structure de l'interpréteur	
2-Listing	
D) LA GESTION DES CHAINES	165
1-Evaluation/réservation	
2-La réorganisation des chaînes	
3-Enlever une réservation	
E) LE CALCUL FLOTTANT	195
1-Le codage virgule flottante	
2-Les approximations	
3-Listing	
F) LES ENTREES/SORTIES CASSETTE	253
1-La fiabilité	
2-Format d'un octet	
3-Format d'un programme	
4-Listing	
G) CONFIGURATION SYSTEME PAR LE BASIC	285
1-Listing	
H) INITIALISATION DU BASIC	292
1-Listing	
I) LES ROUTINES DE TRANSFERT	298
1-Listing	

J) LA GESTION DES IRO.....	302
1-Listing	
K) LES ROUTINES GRAPHIQUES.....	307
1-Généralités	
2-Listing	
L) LA GESTION DU CLAVIER.....	338
1-Procédures standards du test d'une touche	
2-Variables systèmes utilisées	
3-Listing	
M) LA GESTION DE L'IMPRIMANTE.....	347
1-Procédures standards	
2-Listing	
N) LA GESTION DE L'ECRAN.....	350
1-Listing	
O) ROUTINES 'SYSTEMES'.....	364
1-Listing	
P) LA GESTION DU SON.....	374
1-Procédures standards	
2-Listing	
Q) LES TABLES (Bis).....	382
1-Dessin caractères	
2-Dessin caractères alternés	
VII ANNEXES.....	395
A) TABLES DE CONVERSIONS.....	395
1-Codes de controle/attributs vidéo	
2-Conversions numériques	
3-Codes d'écran	
B) LA ROM PAR THEME.....	408
1-Saisie de paramètres	
2-L'interprétation	
3-Conversions et transferts de nombres	
4-Routines de calcul	
5-Affichage/impression	

- 6-Les routines graphiques
- 7-Les routines sonores
- 8-La gestion des cassettes
- 9-Les routines systèmes

Composition : Par l'Auteur
Maquette : SORACOM
Impression : JOUVE
No d'Editeur: 051

« La loi du 11 mars 1957 n'autorisant, aux termes des alinéas 2 et 3 de l'article 41, d'une part que "les copies ou reproductions strictement réservées à l'usage privé du copiste et non destinées à une utilisation collective" et, d'autre part, que les analyses et les courtes citations dans un but d'exemple et d'illustration, "toute représentation ou reproduction intégrale, ou partielle, faite sans le consentement de l'auteur ou de ses ayants-droit ou ayants-cause, est illicite" (alinéa premier de l'article 40). Cette représentation ou reproduction, par quelque procédé que ce soit, constituerait donc une contrefaçon sanctionnée par les articles 425 et suivants du Code Pénal. »

(c) Editions SORACOM
ISBN 2904032 - 40 -1

Dépôt légal : Juillet 1986



1286 | prix éditeur 15100
6 | 143.50
prix fnac

PRIX: 151 F.