

SPEEDY WONDER
THOMSON - BASIC VERSION 1.0
TABLE DES MATIERES

1 - CHARGEMENT DE SPEEDY WONDER

- 1-1) Chargement.
- 1-2) Programme de démonstration.

2 - INTRODUCTION A LA COMPILATION

- 2-1) Vocabulaire.
- 2-2) Développement d'un programme.

3 - INTRODUCTION A SPEEDY WONDER

4 - COMPARAISON INTERPRETEUR-COMPILATEUR

- 4-1) Commandes de l'interpréteur et du compilateur.
- 4-2) Instructions et fonctions non implantées.
- 4-3) Instructions et fonctions syntaxe et différences.
- 4-4) Variables. Tableaux.
- 4-5) Opérateurs logiques.
- 4-6) Arithmétique entière.

5 - DIFFERENTES ROUTINES. COMPARAISON DES VITESSES D'EXECUTION

6 - RUN TIME LIBRARY

7 - COMMENT TRAVAILLE LE COMPILATEUR

- 7-1) Analyse syntaxique.
- 7-2) Génération du code objet.

8 - MESSAGE D'ERREUR

- 8-1) Messages d'erreur pendant la compilation.
- 8-2) Messages d'erreur pendant l'exécution.

9 - COMMANDES, INSTRUCTIONS ET FONCTIONS DE SPEEDY WONDER

- 9-1) Commandes.
- 9-2) Instructions et fonctions.

10 - CONFIGURATION MEMOIRE. SOUS SPEEDY WONDER

ANNEXE 1 :

1. Compilation des longs programmes.
2. Appel d'un programme compilé à partir d'un programme interprété.

ANNEXE 2 :

Problèmes que vous pouvez rencontrer avec les programmes compilés :

- Programmes interprétés qui s'automodifient.
- Utilisation correcte de l'instruction CLEAR, adresse.
- Destruction du compilateur ou de la bibliothèque.

ANNEXE 3 :

Précompilateur

1 - CHARGEMENT :

1-1) CHARGEMENT :

A) O.D.D. ou lecteur de disquettes :

Insérez la disquette, puis,

- (MOS) tapez DOS
- (T07) choisissez l'option 2
- (T09) choisissez l'option E

Vous pouvez choisir soit de charger le compilateur plus le LOS (ou le QUOS) basic, soit le compilateur seul. Dans le premier cas, les instructions BACKUP et COPY ne sont pas disponibles. Leur utilisation provoque les messages d'erreur suivants :

- (MOS) respectivement "ERROR 30" et "ERROR 32"
- (T07 à T09) SN ERROR

L'instruction DIR est également non disponible et son utilisation peut provoquer une perturbation du système.

B) Lecteur de cassettes :

Introduisez la cassette, puis tapez RUN"

SI VOTRE COMPILATEUR EST SUR CASSETTE, OU SI ETANT SUR DISQUETTE (OU O.D.D.), VOUS AVEZ CHOISI DE LE CHARGER SANS LE DOS (OU QUOS), LES PROGRAMMES BASIC A COMPILER SERONT LUS SUR CASSETTES.

1-2) PROGRAMME DE DEMONSTRATION :

VOUS AVEZ, AVEC LE COMPILATEUR, UN PROGRAMME BASIC : DEMO1.BAS.

Si vous désirez essayer tout de suite votre compilateur, tapez LOAD"DEMO1". Si vous avez la version disquette et que vous avez chargé le compilateur sans le DOS (ou le QUOS), le programme "DEMO1" ne pourra pas être chargé. Ce programme de jeu vous permettra d'apprécier la rapidité de SPEEDY WONDER. Une fois le programme chargé, tapez :

COMP **[ENTREE]** , permet de compiler le programme basic.

RUN **[ENTREE]** , lance l'exécution du programme compilé.

Il s'agit d'un petit programme de casse briques.

Déplacez votre raquette avec les touches  et . Pour refaire une nouvelle partie, appuyez sur n'importe quelle touche. Pour quitter le jeu, utilisez CTM-C. Pour ralentir la vitesse d'exécution du programme, insérez des instructions GOTO vers le sous-programme de saisie C\$INKEY\$.

Vous pouvez constater l'énorme différence de rapidité du compilateur et basic interprété en tapant :

RUN ENTREE . Vous exécutez alors le programme basic.

2 - INTRODUCTION A LA COMPILATION

La principale différence entre un interpréteur et un compilateur est dans la manière d'exécuter un programme.

- L'interpréteur traduit et exécute au fur et à mesure chaque instruction de chaque ligne de programme. Il compare chaque mot et chaque signe avec des tables en mémoire pour s'assurer que leur syntaxe est correcte et pour en déduire la marche à suivre, c'est à dire à quels sous-programmes se brancher pour exécuter les tâches demandées. Cette double recherche s'affectue à chaque opération.

- Un compilateur compile, c'est à dire traduit, en une seule fois tout le programme basic (ou programme source) créé à l'aide de l'éditeur en une suite d'appels à des sous-programmes en langage machine qui, lorsqu'ils seront exécutés, donneront un résultat identique à celui de l'interpréteur.

La gain de temps est obtenu en supprimant durant la phase d'exécution :

- 1) l'analyse syntaxique,
- 2) la recherche des erreurs.

Il faut savoir qu'une fois compilé, le programme basic est entièrement en codes machine.

On peut modifier ou même supprimer le programme basic, cela n'aura aucune influence sur l'exécution du programme compilé. En contrepartie, le code machine ne pourra plus être remodifié directement.

La séquence, introduction d'un programme source, tests puis compilation doit être de nouveau exécuté.

Nous allons faire, à la suite de ce chapitre, une introduction au vocabulaire utilisé avec les compilateurs et décrire la procédure à suivre pour développer correctement un programme.

2-1) VOCABULAIRE :

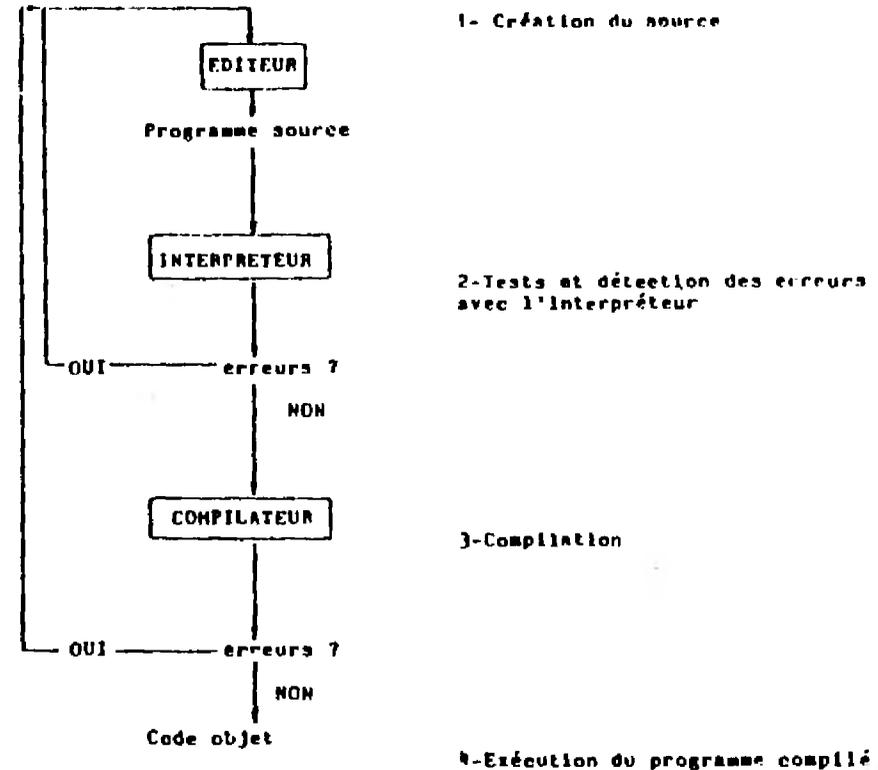
Bien que ce manuel évite d'utiliser un langage trop technique, les termes suivants doivent être bien compris :

- programme source (source file) : le programme créé avec l'éditeur basic est appelé "source" parce que c'est à partir de lui qu'un programme machine équivalent sera créé.
- code objet (objet file) : le compilateur traduit des programmes source en codes machine. Le code objet est un programme binaire du même type que les routines appelées par les instructions basic : EXEC et USR.
- phase de compilation (compiletime) : c'est la période pendant laquelle le compilateur traduit le programme source en code objet.
- phase d'exécution (Runtime) : c'est la période durant laquelle le programme compilé est exécuté.

- bibliothèque des sous programmes (runtime library) : la bibliothèque comporte un certain nombre de sous-programmes en langage machine qui sont utilisés par le programme compilé. Ces sous-programmes permettent la réduction de la place requise pour le code objet.

2-2) DEVELOPPEMENT D'UN PROGRAMME :

Voici le schéma général que vous devez suivre pour la création d'un programme avec compilateur :



Cette procédure est à suivre scrupuleusement, surtout pour les programmes longs et complexes car le code issu de la compilation étant en langage machine, obéira aveuglément à tous vos ordres même suicidaires !

La mise au point des programmes avec l'interpréteur vous permet d'une part, de découvrir les erreurs de logique et, d'autre part, de tester ses différentes parties et de contrôler la valeur des variables après ou pendant l'exécution.

3 - INTRODUCTION A SPEEDY WONDER

Pour mieux comprendre le fonctionnement d'un compilateur et apprécier la rapidité de SPEEDY WONDER, tapez le petit programme qui suit :

```
10 CLS:FOR A=7999 TO 0 STEP-2
20 POKE A,255
30 NEXT
40 PLAY"DORE":END
```

Tapez COMP [ENTREE].

L'écran est effacé vous avez l'affichage :

```
END OF COMPILATION      (M05)      (T07 à T09)
OBJECT FILE > END ADDRESS:19068      34071 — 40071 (avec DOS)
BYTES FREE : ----->08323          9736
OK
```

END ADDRESS est l'adresse de fin du code objet qui résulte de la compilation du programme basic d'origine.

BYTES FREE correspond aux nombres d'octets restant libres pour le code objet.

Pour avoir la mémoire restant disponible pour le programme source, vous pouvez utiliser la fonction basic FRE ().

L'adresse de début du programme compilé n'est pas fixée, elle dépend de l'adresse limite utilisée par l'interpréteur. Cette limite, déterminée par l'instruction CLEAR, ADRESSE, est fixée au chargement à :

- (M05) 19000 - ou 23999 (version DRIVE ou QDD et DOS)
- (T07 à T09) 34000 - ou 40000 (version DRIVE ou QDD et DOS)

Cela signifie que l'interpréteur basic ne peut pas utiliser les adresses supérieures à 19000 (M05) et 34000 (T07 à T09).

Voici le schéma général de la répartition mémoire entre l'interpréteur et le compilateur :

DEBUT DE LA MEMOIRE UTILISATEUR :

- (M05) 8704
- (T07 à T09) 24832

FIN DU BASIC INTERPRETE : ADRESSE, fixée à :

- (M05) 19000 ou 23999 (version DRIVE ou QDD et DOS)
- (T07 à T09) 34000 ou 40000 (version DRIVE ou QDD et DOS)

et modifiable avec CLEAR, adresse.

- (M05) ADRESSE + 1

- (T07 à T09) ADRESSE + 1

FIN DU BASIC COMPILER :

- (M05) 27392

- (T07 à T09) 43775

L'utilisateur en utilisant CLEAR, ADRESSE, avec adresse < 27392 (M05) ou 43775 (T07 à T09), peut modifier l'implantation du code objet ce qui permet d'avoir simultanément en mémoire plusieurs programmes compilés.

La mémoire restant libre après la fin du code objet jusqu'à 27392 (M05) ou 43775 (T07 à T09), peut éventuellement être utilisée pour l'implantation des programmes en langage machine créés par l'utilisateur.

Revenons maintenant à l'exécution du programme.

Tapez : BRUN [ENTREE] . Temps d'exécution : 1"2

[RAZ] puis RUN [ENTREE] . Temps d'exécution : 17".6

La différence de rapidité en faveur du compilateur est impressionnante.

Si vous désirez voir comment le programme basic (source) a été traduit en langage machine, utilisez la commande BLIST.

Tapez BLIST [ENTREE] . Notez que vous pouvez à tout moment arrêter le listing en appuyant sur [STOP] ou le quitter en utilisant CNT-C.

BLIST [ENTREE].

Vous avez à l'écran :

VERSION M05 :

```
10 CLS : FOR A=7999 TO 0 STEP-2 (basic source)
**
4A3C JSR CLS (routine CLS de SPEEDY WONDER)
4A3F TFR PC,X
4A41 DRA OC
4A43 FCB OD
4A44 FCB OB
4A45 FCB BI
```

```
CNT-C
Break
OK
```

VERSIONS T07 à T09 :

```
10 CLS : FOR A=7999 TO 0 STEP-2 (basic source)
**
84D7 JSR CLS (routine CLS de SPEEDY WONDER)
84DA TFR PC,X
84DC BRA OC
84DE FCB 00
84DF FCB 8B
84E0 FCB B1
```

```
.
.
.
CNT-C
Break
OK
```

Tapez maintenant NEW **[ENTREE]**, puis BRUN **[ENTREE]**. Vous constatez que le programme compilé est toujours là et s'exécute toujours aussi rapidement.

Ecrivons maintenant un petit programme qui affiche 100 fois les caractères ASCII de 32 à 127.

Tapez **[RAZ]** puis introduisez le programme suivant :

```
10 FOR A=1 TO 100
20 FOR B=32 TO 127
30 IF B=127 THEN PRINT:PRINT
40 PRINT CHR$(B);
50 NEXT:NEXT
60 PLAY"SI":END
```

COMP **[ENTREE]**, **[RAZ]** puis BRUN **[ENTREE]**.
Temps d'exécution du programme : 53".4

Lancez maintenant le programme basic en introduisant :

CLS:RUN **[ENTREE]**

Temps d'exécution : 2'10"

En résumé de ce qui a été dit jusqu'ici, il y a trois nouvelles commandes qui vous permettent de compiler, lister ou exécuter un programme :

COMP : compilation du programme basic en mémoire avec implantation du code objet à partir de la première adresse libre après le basic interprété.

BLIST : listage de chaque ligne du programme basic en mémoire, suivie du code équivalent en langage machine (l'utilisation de cette commande sans programme source en mémoire est déconseillée).

BRUN : lance l'exécution du dernier programme compilé.

Notes que la commande BRUN (non programmable) n'est pas équivalente à RUN car elle n'efface pas les variables antérieurement utilisées. Pour avoir une remise à zéro des variables du compilateur, vous devez utiliser à l'intérieur du

programme compilé, l'instruction CLEAR.

L'instruction RUN peut, par contre, être utilisée dans un programme compilé. Elle fonctionne de façon identique à l'instruction RUN de l'interpréteur.

Pour sauvegarder le programme source courant sur cassette ou disquette, vous utilisez, comme avec le basic interprété, SAVE "nom du programme. BAS".

La sauvegarde du code objet (programme compilé) se fera par :

SAVEN"nom.COM", ADRESSE1,ADRESSE2,0.

ADRESSE 1 : adresse du dernier CLEAR, adresse +1.

ADRESSE 2 : adresse de fin du programme compilé courant.

Vous pouvez avoir le début du programme objet courant par :

```
- (M05) -
PRINT PEEK(&H75B6)*256+PEEK(&H75B7)
```

```
- (T07 à T09) -
PRINT PEEK(&HB55D)*256+PEEK(&HB55E)
```

Vous obtiendrez la fin du programme compilé courant par :

```
- (M05) -
PRINT PEEK(&H79DB)*256+PEEK(&H79DC)
```

```
- (T07 à T09) -
PRINT PEEK(&HAB20)*256+PEEK(&HAB21)
```

Vous avez la possibilité de pouvoir utiliser le programme objet sans que le compilateur soit en mémoire.

Pour ce faire, vous devez sauvegarder avec votre code objet la bibliothèque des sous-programmes par :

```
- (M05) -
SAVEN"LIBRARY.BIN",&HB220,&HB66F,0
```

```
- (T07 à T09) -
SAVEN"LIBRARY.BIN",&HC220,&HC660,0
```

La bibliothèque (RUN TIME LIBRARY) est indispensable au code objet car c'est elle qui contient les routines nécessaires à l'exécution correcte du programme compilé.

IMPORTANT :

1) les routines de la bibliothèque de SPEEDY WONDER ne peuvent fonctionner correctement qu'avec certains registres du 6809, des adresses de la page 0 du basic et les paramètres fournis par le code objet dans un état déterminé. Leur utilisation donc, au clavier ou à partir du basic interprété, est de fait fortement déconseillée.

2) Si dans votre programme compilé vous utilisez l'instruction RUN, la présence du compilateur est INDISPENSABLE.

3) Avant chargement pour exécution de votre code objet par LOADM, vous devez répartir manuellement ou par programme de la mémoire entre interpréteur et langage machine en utilisant l'instruction CLEAR, adresse.

4 - COMPARAISON INTERPRETEUR-COMPILATEUR SPEEDY WONDER

SPEEDY WONDER A ET CONCU POUR ETRE COMPATIBLE AVEC LE BASIC 1.0 DE MICROSOFT.

CELA SIGNIFIE QUE TOUT PROGRAMME ECRIT SOUS SPEEDY WONDER SERA ACCEPTE ET EXECUTE PAR L'INTERPRETEUR RESIDENT.

A CAUSE DES LIMITATIONS IMPOSEES PAR LA CAPACITE DE LA MEMOIRE CENTRALE ET LA NATURE DES COMPILATEURS, L'INVERSE N'EST PAS TOUJOURS VRAI.

CELA SIGNIFIE QU'UN CERTAIN NOMBRE DE PROGRAMMES ECRITS POUR LE BASIC INTERPRETE DOIVENT ETRE REMANIES AVANT DE POUVOIR ETRE COMPILE ET CORRECTEMENT EXECUTES PAR SPEEDY WONDER.

Vous allez trouver, à la suite, les principales différences entre l'interpréteur et le compilateur.

4-1) COMMANDES DE L'INTERPRETEUR ET DU COMPILATEUR

- Commandes du basic interprété :

CONT, DELETE, LIST, MOTOROFF, MOTORON, NEW, TRON, TROFF

Ces commandes ne sont pas compilables et provoquent le message d'erreur : "IMMEDIAT COMMAND IN...". Sont également considérées comme commandes directes, les instructions suivantes :

SAVE, SAVEM, FRE, MERGE

- Commandes de SPEEDY WONDER :

BRUN, COMP, BLIST, DOS (avec QDD uniquement)

Les commandes BRUN, COMP et BLIST ne sont pas compilables et provoquent le message d'erreur : "SYNTAX ERROR IN...". La commande DOS n'est pas compilable et provoque le message "ILLEGAL STATEMENT IN...".

4-2) INSTRUCTIONS ET FONCTIONS NON IMPLANTEES

CINT, CLOSE, COS, DEFINT, DEFSNG, DEFSTR, DIM, ERL, ERR, ERROR, EOF, EQV, EXP, FIX, IMP, INSTR, INT, LOG, NOT, OPEN, RESUME, SIN, SQR, STR\$, TAN, VARPTR, TAB, USING, SPC()

Ces instructions ou fonctions provoquent le message d'erreur : "ILLEGAL STATEMENT IN...".

Sont également non implantées, toutes les fonctions ou instructions du DOS. Ces instructions ou fonctions provoquent le message "SYNTAX ERROR IN...".

4-3) INSTRUCTIONS ET FONCTIONS. SYNTAXE ET DIFFERENCES

END

Cette instruction arrête l'exécution du programme compilé et rend la main à l'interpréteur. ELLE DOIT ETRE UTILISEE OBLIGATOIREMENT POUR SIGNALER LA FIN DU CODE OBJET.

Pour les programmes compilés que vous voulez inclure dans un programme basic, utilisez RETURN au lieu de END. (Voir les exemples dans l'annexe 1)

FOR...TO...STEP:NEXT

La syntaxe générale de FOR est la suivante. Notez que les mots entre crochets sont optionnels.

```
FOR [variable numérique  
non indicée] = [variable numérique  
non indicée]  
  
TO  
  
[variable numérique  
non indicée]  
  
STEP  
  
[variable numérique  
non indicée ou constante]
```

NEXT

L'imbrication des boucles avec SPEEDY WONDER n'est pas indéterminée comme avec l'interpréteur. L'imbrication maximum doit s'arrêter au 6e niveau. L'instruction NEXT doit être utilisée sans variable mais, si ce n'est pas le cas, SPEEDY WONDER arrêtera la compilation en affichant : "FOR/NEXT ERROR IN...".

FOR

La boucle FOR...NEXT compilée se termine avec une valeur de variable égale à la limite.

ex. : FOR I=1 TO 9 : PRINT I : NEXT
Imprime les valeurs de 1 à 9, mais la variable I = 9

RND

La version compilée génère un nombre aléatoire entier de 0 à 255.

Pour différencier la situation basic de la situation compilée, vous pouvez tester si vous êtes sous basic ou non.

Si R est < 9636, vous êtes en compilé.
Si R est > 9636, vous êtes sous basic.

Exemple (T07 à T09) : D=PEEK(25017)*256+PEEK(25018)

Si D est < 26145, vous êtes en compilé.
26101 pour T07/T0

Si D est > 26145, vous êtes sous basic.
26101 pour T07/T0

DATA

Chaque instruction DATA peut être suivie d'un nombre quelconque de constantes numériques ou de constantes chaînes. TOUTEFOIS, ELLE NE DOIT ETRE SUIVIE, SUR LA LIGNE COURANTE, D'AUCUNE AUTRE INSTRUCTION OU FONCTION.

READ

L'instruction READ n'admet qu'une seule variable numérique ou alphanumérique à la fois (variables obligatoirement non indicées).

RUN

L'instruction RUN du compilateur est non paramétrable. Elle fonctionne de manière identique à l'instruction RUN de l'interpréteur, mise à zero des variables, remise à jour de la pile des retours de sous-programmes, lancement de l'exécution du programme compilé.

IF... THEN

La syntaxe générale de IF est la suivante (les mots entre crochets sont optionnels) :

```
IF variable [ AND ] variable  
ou expression [ OR ] ou expression  
dyadique logique [ XOR ] dyadique logique  
  
THEN GOTO n0 de ligne  
ou THEN GOSUB n0 de ligne  
ou THEN suite d'instructions
```

Le paramètre ELSE n'est pas compilé.

IF... THEN GOTO...

En cas de branchement, il n'est pas permis d'indiquer THEN 520 ; le GOTO n0 de ligne est obligatoire.

```
ON VARIABLE { GOSUB  
GOTO
```

- admet les valeurs de 0 à 255
 - on se débranche au 1er numéro de la ligne avec la valeur 0, au 5e avec la valeur 6 (alors qu'en basic 5 débranche au 5e numéro indiqué).

Pour pouvoir être compatible, vous pouvez utiliser la technique suivante :

```
- (M05) -
INPUT A
B=PEEK(8627)*256+PEEK(8628)
IF B < 9636 THEN A=A-1
ON A GOTO 30,40,50
END
30 PRINT "30":GOTO 10
40 PRINT "40":GOTO 10
50 PRINT "50":GOTO 10

- (T07 à T09) -
INPUT A
B=PEEK(25017)*256+PEEK(25018)
IF B < 26145 THEN A=A-1 ou 26101 (T07/T0)
ON A GOTO 30,40,50
END
30 PRINT "30":GOTO 10
40 PRINT "40":GOTO 10
50 PRINT "50":GOTO 10
```

LINE }
 BOX } n'acceptant pas le paramètre couleur,
 BOXF } avant, il faut utiliser COLOR x, y
 PSET }

COLOR*

Il faut préciser les deux paramètres Forme et Fond.

ABS }
 VAL } n'acceptent pas une variable indiquée en paramètre.
 COLOR }

RESTORE

RESTORE [no de ligne obligatoire] doit être utilisée, comme avec l'interpréteur, pour pointer sur la première donnée d'une suite des DATA. RESTORE doit précéder READ dans le Basic. NOTEZ QU'AVEC LE BASIC COMPILE, IL N'Y A PAS DE RESTORE PAR DEFALT.

STOP

Cette instruction provoque l'arrêt de l'exécution du programme compilé et l'affichage de "BREAK". CONTRAIREMENT A L'INTERPRETEUR, L'EXECUTION NE PEUT PAS ETRE REPRISE.

LOAD, LOADN, SKIPF (uniquement avec la cassette)

Ces instructions sont utilisables comme dans le basic interprété mais obligatoirement sans descripteur de fichier. Elle

s'applique donc au fichier suivant sur la cassette.

DEFGR\$

Dans le cas du M05, cette fonction est à utiliser de la même façon que DEFGR\$ du basic interprété. (Avec les versions T07 à T09, ne pas utiliser cette fonction sous peine de destruction du code objet courant).

Elle attend un argument obligatoirement numérique (0 à 9), DEFGR\$(0) à DEFGR\$(9), puis une suite de 8 constantes numériques (0 à 255) qui détermineront le caractère graphique à créer.

NOTEZ QUE LES CARACTERES GRAPHIQUES, CREES AVEC LA FONCTION DEFGR\$ COMPILEE, N'ONT PAS A ETRE RESERVES COMME AVEC L'INTERPRETEUR. D'AUTRE PART, DEFGR\$ COMPILEE NE DEFINIT PLUS DE SIMPLES CARACTERES GRAPHIQUES, MAIS DES SPRITES OU LUTINS.

GR\$

Cette fonction, utilisée de la même façon que GR\$ du basic, n'affiche pas un caractère graphique mais un sprite préalablement défini avec DEFGR\$.

CLEAR

Cette instruction doit être utilisée sans paramètres.

Son but est d'effacer toutes les variables du compilateur. Notez que les variables du compilateur n'ont aucun rapport avec les variables du même nom utilisées avec le basic interprété.

PLAY

Arguments (notes : DO, RE, MI, FA, SOL, LA, SI) de type constante chaîne uniquement. Le tempo, l'octave, la longueur, sont ceux définis par défaut.

INPUT

L'instruction INPUT n'admet qu'une seule variable numérique ou alphanumérique (variables non indicées) à la fois. Sa syntaxe est la même qu'avec l'interpréteur.

INPUT variable ou INPUT "constante chaîne" ; variable

INPUT "texte";variable

Seul le ";" est autorisé, pas la virgule qui n'affiche pas le ?

INPUT est la seule instruction qui permet d'arrêter l'exécution du programme compilé avec CNT-C. A l'exécution, INPUT variable numérique attend obligatoirement des chiffres allant de 0 à 9.

La fonction INPUT\$ attend l'appui de 1 à 9 touches. (argument numérique 1 à 9).

Saufement 2 paramètres - le 3e, servant à l'effacement du curseur, n'est pas autorisé.

Utiliser pour cela PRINT CHR\$() 20 ou 17

PRINT

La syntaxe générale de PRINT est la suivante :

```
PRINT  expression dyadique,  
        numérique,  
        logique,  
        alphanumérique ; expression ; expression ; ...
```

- Les variables numériques ne sont pas comme en BASIC MS5, imprimées précédées d'une position à blanc.

```
A=1:B=2  
PRINT A;B  donne  12 (le 1 est en colonne 0)
```

- Les constantes alphanumériques doivent être obligatoirement terminées par " .

TOUTES LES FONCTIONS OU INSTRUCTIONS PARAMETRABLES ACCEPTENT COMME ARGUMENT, SOIT DES CONSTANTES, SOIT DES VARIABLES ADEQUATES NON INDICEES.

Les expressions avec les affectations des variables ont la forme générale suivante :

Variable num. = expression polyadique
(logique, arithmétique)

Variable alphanum. = expression dyadique alphanumérique

DANS LES EXPRESSIONS ARITHMETIQUES, LA PRIORITE DE CALCUL EST DE LA GAUCHE VERS LA DROITE.

4-4) VARIABLES . TABLEAUX

SPEEDY WONDER traite uniquement des variables entières et des variables chaîne (capacité max. 50 caractères).

La répartition mémoire des variables est statitique et 3300 octets ont été réservés d'office.

Les variables A à W sont des variables entière non indicées. Les tableaux entiers X (), Y(), Z() n'ont pas à être dimensionnés et leur indice peut varier de 0 à 99.

Les variables A\$ à W\$ sont des variables chaîne. Les tableaux chaîne X\$(), Y\$(), Z\$() n'ont pas à être dimensionnés et leur indice peut varier de 0 à 9.

DIM n'est pas une instruction compilée mais est considérée comme commentaire par SPEEDY WONDER pour des questions de

4-5) OPERATEURS LOGIQUES

Les opérateurs logiques permis avec les chaînes, alphanumériques (variables ou constantes) sont = , < et > .

Les opérateurs logiques acceptés pour les variables numériques entières sont les mêmes que ceux du basic interprété à l'exception de IMP, EQV, NOT. (voir 4-2)

4-6) ARITHMETIQUE ENTIERE

Le basic interprété, même avec DEFINT et %, utilise toujours, pour calculer, la virgule flottante, puis, procède aux conversions nécessaires.

SPEEDY WONDER utilise une véritable arithmétique entière ce qui explique sa très grande rapidité dans l'exécution des opérations numériques ou logiques. Tous les calculs avec SPEEDY WONDER se font modulo 65535 en mode signé.

Exemples :

```
a) 10 A=34*3/5+1-31000:PRINT"A=";A:END  
    avec l'interpréteur vous aurez : - 30994.5  
    avec SPEEDY WONDER  vous aurez : - 30995
```

```
b) 10 A=65535:PRINT A : END  
    avec l'interpréteur vous aurez : 65535  
    avec SPEEDY WONDER  vous aurez : -1
```

```
c) 10 A=34*3/5+1:PRINT A:END  
    avec l'interpréteur vous aurez : 21.4  
    avec SPEEDY WONDER  vous aurez : 21
```

```
d) 5 A=0  
    10 A=A XOR 255+11*5  
    20 PRINT A  
    30 END  
    avec l'interpréteur vous aurez : 310  
    avec SPEEDY WONDER  vous aurez : 1330
```

Le basic effectue les calculs de la façon suivante (AOS) :

```
11*5=55  
255+55=310  
0 XOR 310=310
```

Avec SPEEDY WONDER les calculs sont effectués de gauche à droite

```
0 XOR 255=255  
255+11=266  
266*5=1330
```


6 - RUN TIME LIBRARY

SPEEDY MONDER est essentiellement composé de deux parties :

- la compilateur proprement dit qui génère le code machine exécutable à partir du source basic,

- la bibliothèque des sous-programmes (RUN TIME LIBRARY) qui est activée pendant l'exécution du code objet. En fait, le code objet est constitué d'une suite de transferts de paramètres, de constantes et d'appels à la bibliothèque.

Quand vous utilisez le commande BLIST, vous voyez le listing du code objet avec :

- des JSN (instruction machine équivalente au COSUB du basic)

- des YFA PC,X (transfert de compteur programme dans le registre X)

- des BNA, LNRA, JMP (branchement conditionnel)

- des FCB (constantes)

Dans la suite de ce chapitre, nous allons vous présenter les différentes routines qui composent la bibliothèque.

AND : AND logique entre 2 entiers
ADD : addition signée entre 2 entiers
ATRN : ATRN
BEEP : BEEP
BOX : BOX
BOXF : BOXF
CLEA : CLEAR. Sous-programme de ramise à 0 des variables
CLS : CLS
COLR : COLOR
CONS : CONSOLE
BIF : routine d'évaluation de l'opérateur "<>" (entiers)

BIFS : routine d'évaluation de l'opérateur "<>" (chaînes)

DIV : division signée entre 2 entiers
END : END retour sous contrôle de l'interpréteur
EQU : routine d'évaluation de l'opérateur "=" (entiers)

EQU3 : routine d'évaluation de l'opérateur "=" (chaînes)

ERE : EREC
EFP : routine auxiliaire d'évaluation d'une expression

EXPV : routine d'évaluation d'une expression dyadique

FOR : FOR
GSD : COSUB
GTO : GOTO
GRS : routine qui gère l'affichage des sprites
GE : routine d'évaluation de ">"
GT : routine d'évaluation de ">"
IF : IF

INPE : INPEM
INPF : INPUTEM
INPU : INPUT
INPV : INPUTV
JEXP : routine d'évaluation d'une expression polyadique
KEY : KEYB
LD : LGAD
LDM : LDADM
LE : routine d'évaluation de "<=" (entiers)
LINE : LINE
LOC : LOCATE
LI : routine d'évaluation de "<=" (chaînes)
MOD : MOD
MUL : multiplication signée entre 2 entiers
NEXT : NEXT
ODDA : routine auxiliaire de PRINT
ORC : OR...GOTO, COSUB
OR : OR
PLAY : PLAY
POKE : POKE
PRI : routine générale PRINT
PREI : routine d'affichage
PSET : PSET
PRINT : PRINT
READ : READ
REST : RESTORE
ROUT : routine aux. d'évaluation d'une expression polyadique
RUN : RUN - Il est à 0 les variables, restaure la pile, relance le programme.

SCR : SCREEN
SCRN : SCREENPRINT
SKIP : SKIP
STOP : STOP
STOV : routine aux. de FOR
SUB : soustraction signée entre 2 entiers
SYR : routine aux. de IF
SYV : routine aux. d'affectation d'une variable
YFA : routine d'affectation d'une variable
YRI : 1re routine de traitement général
YR2 : 2e routine de traitement général
YUNE : YUNE (MOD)
YOR : YOR

7 - COMMENT TRAVAILLE LE COMPILATEUR

Ce chapitre explique comment SPEEDY MONDER travaille et doit rendre les opérations internes du compilateur un peu mystérieuses. Toutefois, une compréhension de la façon dont SPEEDY MON travaille n'est pas indispensable à son utilisation.

La principale tâche d'un compilateur est de traduire le programme source en langage machine.

Cette procédure peut être divisée en deux étapes :

1) Analyse syntaxique : reconnaissance des instructions basic

2) Génération du code : production d'un code machine équivalent au programme source d'origine

SPEEDY MONDER est un compilateur à deux passes.

La première passe opère une analyse syntaxique et génère la grande partie du code. En examinant le programme source première passe collecte l'information nécessaire pour l'affectation des variables et la construction de la table des branchements.

La passe 2 utilise toutes les informations collectées par la passe 1 pour déterminer les adresses effectives des variables des branchements.

7-1) ANALYSE SYNTAXIQUE

La routine d'analyse syntaxique examine les différents caractères générés par l'interpréteur ainsi que les variables et constantes. La première analyse syntaxique opérée par l'interpréteur se fait en codant (TOKENS) les instructions, fonctions et opérateurs basic.

Par exemple :

```
FOR I=A TO C
      sera transformé en
129:token de FOR
I : variable I
212 : token de =
A : variable A
187 : token de TO
C : variable C
```

SPEEDY MONDER analyse donc ces "tokens" ainsi que les différents codes ASCII, fait les conversions nécessaires et stocke dans le code objet les codes M09 appropriés.

[-2] GENERATION DU CODE

La génération du code se fait de deux façons différentes :

- s'il s'agit d'une instruction simple telle END, le compilateur génère directement le code objet approprié ; les instructions qui impliquent l'utilisation de parenthèses sont traduites par stockage dans le code objet des différentes constantes ou adresses et des appels aux routines adéquates de la bibliothèque.

Pour ceux qui connaissent la programmation en langage machine 8009, nous donnons à la suite, les listings assembleur des routines qui génèrent les codes machines pour les constructions sans parenthèse et pour GOTO, GOSUB et PLAT.

```

1)  ERREUR  CMPD    @19A LOAD
      BNE     SUIV
      JSR    <1AC avance pointeur CHRGCT (MOS)
      JSR    <1B2 avance pointeur CHRGCT (TO1 à TO9)

      CMPA   @1M LOADM
      BEQ   LODM
      JSR   DECB) décréments pointeur CHRGCT
      LDY   @CODE1
      STT   ADCOD=1
      BSR   STOCK stockage codes
      BRA   TFIN
      LODM  LOD   POB pointeur code objet
      LDA   @1BD
      STA   1-
      LDD   @1LOADM codes LOADM
      LBRA  COM2-2 vers stockage

2)  CMPA   @1BC code de SUB
      BEQ   GSUB vers traitement GOSUB
      CMPA  @1BD code TO
      LANE  ER2 erreur de syntaxe
      NSR   COM1 vers décodage NO de ligne
      LDA   @1BD
      STA   1-
      LDD   @1GOT code GOTO
      STD   1--
      COM2  JSR   TMEM test mémoire disponible
      GSUB  JMP   TFIN fin de stockage

      LDA   @1BD
      STA   1-
      LDD   @1COS
      STD   1--
      BRA   COM2

3)  PLET  CLR   ADRE1
      CLR   ADRE1
      LDY   @1F7 stockage codes
      JSR   STO2
      PSMS 1 sauvegarde pointeur code objet
      LEAT 2,1
      JSR  <1AC avance CHRGCT (MOS)
      JSR  <1B2 avance CHRGCT (TO1 à TO9)
  
```

```

CMPA   @1-
LANE   ER2 vers erreur de syntaxe
JSR    <1AC décodage paramètres PLAT (MOS)
PLAT1  JSR    <1B2 décodage paramètres PLAT (TO1 à TO9)

PSMS   1
JSR    <1AC (MOS)
JSR    <1B2 (TO1 à TO9)
TFIN   1,1
PUL3   1
CLR    1-3 compteur
INC    1-3
INC    1-3
LDX    @NOTE tableaux notes
LDIN   CMPA  1--
      BEQ   FOUND
      CMPX  @NOTE? test fin tableau
      LNEQ 1-2
      INC  1-3
      INC  1-3
      BRA  LDIN
      INC  ADRE1
      LDA  1-5
      STA  1-
      JSR  TMEM test mémoire disponible
      JSR  <1AC (MOS)
      JSR  <1B2 (TO1 à TO9)
      JSR  1-3
      CMPA @1- test fin chaîne
      BNE  PLAT1
      LDA  @1AD
      STA  1-
      LDD  @1PLAT stockage codes PLAT
      STD  1--
      JSR  TMEM test mémoire disponible
      LDD  ADRE1
      STD  1-3
      JSR  <1AC (MOS)
      JSR  <1B2 (TO1 à TO9)
      JMP  TFIN
  
```

En résumé, tandis que l'interpréteur doit chercher, pendant l'exécution, dans des listes de variables et des numéros de lignes pour s'orienter vers les routines appropriées de la ROM, le compilateur génère pendant la phase de compilation, des adresses effectives pour les numéros de lignes et les variables.

C'est en grande partie cette utilisation de l'adressage absolu qui explique la rapidité du compilateur par rapport à l'interpréteur.

B - MESSAGES D'ERREUR

Pour expliquer le fonctionnement des messages d'erreur, reprenons le programme de tel du chapitre A et introduisons quelques erreurs :

```

ligne 20 : P=0
supprimez la ligne 60
ligne 60 : M=M-1-CHRG(M)
  
```

Types COMP [FBI] [E]

Vous avez à l'écran :
Compilation : Pass1
VARIABLE ERROR IN 00070

Types 20 P=0 puis recompilez.

Vous avez à l'écran :

Compilation : Pass2
LINE ERROR IN 00040

Types 60 MERT, puis COMP [FBI] [E] .

Vous avez à l'écran :

Compilation : Pass1
BAD EXPRESSION IN 00080

Vous remarquez donc que, pour chaque erreur détectée durant phase de compilation, le compilateur affiche un message d'err et arrête la compilation. La plupart des erreurs sont détectées durant la "Pass 1", à des branchements à des lignes instantanées qui ne sont effect qu'à la "Pass 2".

IMPORTANT :

APRES UN QUELCONQUE MESSAGE D'ERREUR, NE FAITEZ JAMAIS RIEN

Passes en mode éditeur, corrigez, faites le déroulement programme avec l'interpréteur, corrigez les erreurs avec dérivations, compilez puis utilisez la commande PRG pour exécuter le code objet.

Les messages d'erreur sont, en général, générés durant la phase de compilation.

Toutefois, certaines erreurs inévitables pendant la compilation sont générées pendant l'exécution du code objet.

8-1) MESSAGES D'ERREUR PENDANT LA COMPILATION :

SNTAX ERROR : erreur de syntaxe ou de paramètre
(introduction ou fonction non implantée,
D.O.S.)

OUT OF MEMORY : la mémoire disponible pour le stockage
du code objet est insuffisante

VARIABLE ERROR : erreur de variable

BAD EXPRESSION : expression incorracte ou non compilable

RESTORE ERROR : le paramètre de RESTORE ne correspond
pas à une ligne de DATA

LINE ERROR : numéro de ligne inexistant

IMMEDIATE COMMAND : commande non compilable,
utilisable uniquement
au clavier

ILLEGAL STATEMENT : instruction ou fonction
non implantée

FOR/NEST ERROR : -erreur de boucle
(plus de 6 imbrications)
-FOR sans NEST correspondant
-NEST sans FOR correspondant

ARRAY ERROR : erreur de variable indexée

INDEX TOO LARGE : indice en dehors des limites

8-2) MESSAGES D'ERREUR PENDANT L'EXECUTION :

(MOS)	(TOT à TO9)	
ERROR 6	OV ERROR	nombre trop grand dans un calcul
ERROR 11	JO ERROR	di-ligne par zero
ERROR 15	LS ERROR	formule de chaîne trop complexe
ERROR 51	FN ERROR	mode d'accès au fichier incorrect
ERROR 53	IO ERROR	erreur sur entrée/sortie
ERROR 56	DS ERROR	commande directe dans un fichier en cours de chargement
ERROR 59	IN ERROR	périphérique occupé
ERROR 60	DU ERROR	périphérique absent ou indisponible

9 - COMMANDES, INSTRUCTIONS ET FONCTIONS DE SPEEDY WONDER

9-1) COMMANDES :

COMP : compilation
BRUN : lancement du code objet
BLIST : listing du programme compilé

Dans le cas du MOS, uniquement :
DOS : avec le QDD, avec la DRIPE,
initialisation et chargement de
SPEEDY WONDER

9-2) INSTRUCTIONS ET FONCTIONS :

" ; @ - ^ < * > / ?	
ABS	HEAT
AND	ON...GOSUB
ASC ()	ON...GOTO
ATRB	OR
BEEP	PEEK
BOX	PLAY
BOXY	POINT()
CURR	POINT
CLEAR	POS
CLS	PRINT
COLOR	PSET
CONSOLE	PTRIG
CSRLIN	READ
DATA	REM
DEFDB (MOS;	RESTORE
END	RETURN
EXEC	RIGHT
FOR...TO...STEP	RND
GOSUB	RUN
GOTO	SCREEN
CR	SCREEN()
IF...THEN	SCREENPRINT
INPT	SGN()
INPUT	SKIP
INPUT()	STOP
INPUTEN	TIME (MOS)
INPE	VAL()
LEFT()	ION
LEN()	
LINE	
LOAD	
LOADM	
LOCATE	
HIDD	
MOD	

10 - CONFIGURATION MEMOIRE SOUS SPEEDY WONDER

Version MOS :

DECIMAL	HEXA	
0 - 8191	80 - 81FFF	ECRAM
8192 - 8447	82000 - 820FF	Page 0 moniteur
8448 - 8703	82100 - 821FFF	Page 0 Basic - compilé

Selon configuration et jusqu'à 86000 MOS, BASIC etc.

27393 - 40959	86001 - 19FFF	Compilateur, Bibliothèque et adresses réservées
---------------	---------------	--

Version TOT à TO9 :

DECIMAL	HEXA	
24832 - 25087	86100 - 861FF	Page Basic - compilé

Selon configuration et jusqu'à 868FF MOS, BASIC etc.

41800 - 51343	86820 - 10FFF	Compilateur, Bibliothèque et adresses réservées
---------------	---------------	--

A B R E G E I

3 - COMPILATION DES LONGS PROGRAMMES

Grâce à l'instruction "CLEAR, adresse", vous pouvez séparer votre code objet en plusieurs parties qui seront implantées à des adresses différents.

Ces codes objet seront sauvegardés successivement sur la cassette ou la disquette.

Un programme basic interprète chaînes l'exécute par les instructions : LOADM"nom." (ou LOADM"CASS:nom"):(EXEC adresse.

CHAQUE CODE OBJET PARTICULIER DEVRA SE TERMINER NON PAS PAR L'INSTRUCTION END MAIS PAR RETURN.

Vous trouverez à la suite, des exemples de cette procédure :

```
a) CLEAR,26000 (M05)
   CLEAR, 91000 (T07 à T09)

10 CLS:A=99:B=2:C=A:D=A-B+C:SCREEN 0,T,B
20 PRINT "1ER PROGRAMME :D=";D
30 RETURN
```

COMP **ENTRÉE**
NEW **ENTRÉE**

```
CLEAR,25000 (M05)
CLEAR,40000 (T07 à T09)

10 D=D-2:SCREEN 1,T,B
20 PRINT"2EME PROGRAMME:D=";D
30 RETURN
```

COMP **ENTRÉE**
NEW **ENTRÉE**

```
CLEAR, 24000 (M05)
CLEAR, 39000 (T07 à T09)

10 D=D+1:SCREEN 2,T,B
20 PRINT"3EME PROGRAMME:D=";D
30 RETURN
```

COMP **ENTRÉE**
NEW **ENTRÉE**

```
CLEAR, 23000 (M05)
CLEAR, 38000 (T07 à T09)

10 D=D-ASC("R"):SCREEN 4,T,B
20 PRINT"4E PROGRAMME:D=";D
30 RETURN
```

COMP **ENTRÉE**

NEW **ENTRÉE**

```
(M05) (T07 à T09)
10 EXEC 26000 91000
20 EXEC 25000 40000
30 EXEC 24000 39000
40 EXEC 23000 38000
50 SCREEN ),0,0
```

NEW puis vous aurez à l'écran :

```
1ER PROGRAMME : D=99
2EME PROGRAMME : D=97
3EME PROGRAMME : D=95
4EME PROGRAMME : D=93
```

ou

```
b) CLEAR,25000 (M05)
   CLEAR,40000 (T07 à T09)
```

```
10 CLS
20 FOR A=12 TO 17
30 PRINT CHR$(A);
40 NEXT PRINT
50 RETURN
```

COMP **ENTRÉE**
NEW **ENTRÉE**

```
CLEAR,24000 (M05)
CLEAR,39000 (T07 à T09)
```

```
10 FOR D=A TO 32 STEP-1
20 PRINT CHR$(D);
30 NEXT
40 RETURN
```

COMP **ENTRÉE**
NEW **ENTRÉE**

```
CLEAR,23000 (M05)
CLEAR,38000 (T07 à T09)
```

```
10 FOR C=A TO 129
20 PLAT"00":PRINT C
30 RETURN
```

COMP **ENTRÉE**
NEW **ENTRÉE**

```
(M05) (T07 à T09)
10 EXEC 25000 40000
20 EXEC 24000 39000
30 EXEC 23000 38000
40 END 40 END
```

RUN et vous aurez à l'écran les caractères ASCII 12 à 129 affichés dans l'ordre croissant puis décroissant, puis l'affichage de :

127
128
129

OK

2 - APPEL D'UN PROGRAMME COMPILÉ A PARTIR D'UN PRINCIPAL INTERACTIF

Vous avez, également, la possibilité de compiler un programme en une partie de programme nécessitant une vitesse d'exécution élevée.

Ce programme, comme dans les exemples précédents, sera lu sous un sous-programme en langage machine par l'interpréteur et sera appelé par "EXEC, adresse" comme un programme "machine" ordinaire.

N'OUBLIEZ PAS, DANS LE CAS OU VOUS EXECUTEZ UN PROGRAMME COMPILÉ SANS LE COMPILATEUR, VOUS DEVEZ AU PREALABLE AVOIR SAUVEGARDE LA BIBLIOTHEQUE DE SOUS-PROGRAMMES ET VOUS DEVEZ RECHARGER AVEC VOTRE PROGRAMME (voir 3).

A N N E X E 2

PROBLEMES QUE VOUS POUVEZ RENCONTRER AVEC LES PROGRAMMES COMPILES :

- Programmes interprétés qui s'automodifient

Certains programmes en basic interprété obtiennent des effets spéciaux en s'automodifiant durant l'exécution.

CES PROGRAMMES NE TOURNERONT PAS CORRECTEMENT UNE FOIS COMPILES.

La seule façon d'obtenir une exécution correcte de ces programmes est d'utiliser des méthodes plus classiques pour les écrire.

- Utilisation correcte de l'instruction CLEAR, adresse

Pour l'implantation à des adresses différentes d'un ou plusieurs programmes compilés, la détermination de la limite Basic/Code objet avec l'instruction CLEAR, doit commencer par l'adresse la plus haute afin d'éviter la destruction d'une partie du code objet par la pile système.

Par exemple :

- 1) CLEAR,26000 : implantation d'un 1er programme
41000 (T07 à T09)
- 2) CLEAR,22000 : implantation d'un 2e programme
37000 (T07 à T09)
- 3) CLEAR,18000 : implantation d'un 3e programme
33000 (T07 à T09)

- Destruction du compilateur ou de la bibliothèque

L'utilisation de la commande BRUN avec un programme compilé non préalablement testé avec l'interpréteur ou comportant des erreurs, indétectables pendant la compilation, peut, parfois, provoquer la destruction d'une ou plusieurs parties du compilateur ou de la bibliothèque.

Quand ceci se produit, sauvegardez le programme source, éteignez votre unité centrale et rechargez le compilateur.

A N N E X E 3

PRECOMPILATEUR

Comme indiqué au chapitre 4-4, SPEEDY WONDER ne traite que des variables dont le nom ne comprend qu'un caractère.

Pour vos programmes existants, il serait fastidieux de modifier manuellement chacune des variables.

Le Précompilateur est un outil qui le fera à votre place.

Version cassette :

Le Précompilateur se trouve à la suite du programme "DEMO1.BAS" sur la cassette.

Tapez RUN"PRECOMP.BAS" pour le charger.

Version disquette ou Q.D.D. :

Le Précompilateur se trouve sur la disquette.

Tapez RUN"PRECOMP.BAS" pour le charger.

Vous pouvez alors charger un programme avec LOAD". Pour modifier les variables, tapez PRECOMP, le précompilateur vous indique TERMINE si tout s'est bien passé. Vous pourrez vérifier le résultat en tapant LIST.

Sauvegardez votre programme modifié par SAVE.

CODES ERREUR PENDANT L'UTILISATION DE "PRECOMP" :

Affichés sous la forme ERREUR x LIGNE 00000, x peut prendre les valeurs suivantes :

2 : rencontre de plus de 3 tableaux numériques ou type chaîne ou de plus de 26 variables numériques ou type chaîne.

4 : un tableau à deux niveaux a été rencontré.

6 : indice d'un tableau plus grand que permis (9 pour variables chaîne, 99 pour variables entières).

8 : formule arithmétique trouvée en indice de tableau.

Aucun contrôle de syntaxe n'est effectué, pas plus que d'autres contrôles ni substitution.

Nota : La longueur des noms de variables prise en compte est limitée à 15 caractères.