

SOMMAIRE

CHAPITRE 0 : GENERALITES SUR MAX

0.1 PRESENTATION	5
0.2 MISE EN PLACE	5

CHAPITRE 1 : LES COULEURS

1.0 CHOIX DES COULEURS DE TRAVAIL	6
---	---

CHAPITRE 2 : L'EDITEUR

2.0 GENERALITES	6
2.1 EDIT FILE ?	6
2.2 UTILISATION DES TOUCHES FLECHEES	6
2.2.1 Sur une ligne vide	7
2.2.2 Sur une ligne de texte	7
2.3 UTILISATION DE LA TOUCHE 'DEL'	7
2.4 UTILISATION DE LA TOUCHE 'TAB'	7
2.5 UTILISATION DE LA TOUCHE 'CTL'	7
2.5.1 Arrêt de l'éditeur (CTL C)	7
2.6 UTILISATION DE LA TOUCHE 'ESC'	8
2.6.0 Passage en mode commande	8
2.6.1 Insertion de lignes	8
2.6.2 Suppressions	8
2.6.3 Déplacement	8
2.6.4 Recherche de mot	8
2.6.5 Echange de mot	8
2.6.6 Marque de début de bloc	8
2.6.7 Marque de fin de bloc	8
2.6.8 Copie de bloc	8
2.6.9 Mouvement de bloc	9
2.6.A Changement de mode (insertion/recouvrement) ...	9
2.7 TABLEAU RECAPITULATIF DES COMMANDES	9

CHAPITRE 3 : ASSEMBLER

3.0 GENERALITES	10
3.1 QUESTIONS POSEES AVANT ASSEMBLAGE	10
3.1.1 Source File Name ?	10
3.1.2 Object File Name ?	10
3.1.3 Replace (O/N) ?	10
3.1.4 List File Name ?	10
3.1.5 Options ?	10

CHAPITRE 4 : RELOCATABLE -> COM

4.0 GENERALITES	11
4.1 QUESTIONS POSEES	11
4.1.1 Relocatable File Name ?	11
4.1.2 Command File Name ?	11
4.1.3 Run Time Address ?	11
4.2 POURQUOI RELOGER UN MODULE ?	11

CHAPITRE 5 : PERIPHERAL SETUP

5.0 GENERALITES	12
-----------------------	----

CHAPITRE 6 : CROS ACCESS

6.0 GENERALITES	12
-----------------------	----

CHAPITRE 7 : DOS ACCESS

7.0 GENERALITES	12
-----------------------	----

CHAPITRE 8 : LE PROGRAMME SOURCE

8.0 GENERALITES	13
8.1 CODAGE DES EXPRESSIONS	13
8.1.1 Opérateurs arithmétiques	14
8.1.2 Opérateurs logiques	14
8.1.3 Priorité des Opérateurs	14
8.1.4 Exemple de codage	14
8.2 LES MODES D'ADRESSAGE	15
8.2.1 Les registres internes	15
8.2.2 Adressage simple registre	15
8.2.3 Adressage double registre	15
8.2.4 Adressage registres périphériques	15
8.2.5 Adressage immédiat	15
8.2.6 Adressage relatif	15
8.2.7 Adressage étendu direct	16
8.2.8 Adressage indirect	16
8.2.9 Adressage étendu indexé	16

8.3 LES PSEUDO-OPERATEURS	17
8.3.1 Réserveation d'emplacements mémoire	17
8.3.2 Pseudo-opérateurs divers	17
8.3.3 Assemblages conditionnels	18
8.3.4 Equivalences	18
8.3.5 Parametrage de l'édition	19
8.3.6 Tableau récapitulatif	20
8.4 LES INSTRUCTIONS DU TMS 7000	21
ADC	22
ADD	23
AND	24
ANDP	25
BR	26
BTJD	27
BTJOP	28
BTJZ	29
BTJZP	30
CALL	31
CLR	32
CLRC	33
CMP	34
CMPA	35
DAC	36
DEC	37
DECD	38
DINT	39
DJNZ	40
EINT	41
IDLE	42
INC	43
INV	44
JC	45
JED	45
JGE	45
JGT	45
JHS	45
JL	45
JLT	45
JMP	46
JN	45
JNC	45
JNE	45
JNZ	45
JP	45
JPZ	45
JZ	45
LDA	47
LDSP	48
LDVP	49
MOV	50
MOVD	51
MOVDP	52
MPY	53

NOP	54
OR	55
ORP	56
POP	57
PUSH	58
RETI	59
RETS	60
RL	61
RLC	62
RR	63
RRC	64
SBB	65
SETC	66
STA	67
STSP	68
SUB	69
TRAP	70
TSTA	71
TSTB	72
WVDP	73
XCHB	74
XOR	75
XORP	76

8.5 LES MACRO-INSTRUCTIONS	77
8.5.1 Généralités	77
8.5.2 Les macros 'in line'	77
8.5.3 Les macros mémorisées	79
8.5.4 Conventions d'évaluation des paramètres	84

ANNEXES

ANNEXE A : LE MODULE OBJET	A
ANNEXE B : TABLE DE CONVERSION DECIMAL-HEXADECIMAL...	B
ANNEXE C : TABLEAU DES INSTRUCTIONS TMS 7000.....	C
ANNEXE D : EXEMPLES DE PROGRAMMES 'ASSEMBLEUR'.....	D
ANNEXE E : MESSAGES D'ERREURS D'ASSEMBLAGE	E

MAX est un ASSEMBLEUR destiné aux micro-ordinateurs construits à partir de micro-processeurs de la famille des TMS7000 de TEXAS INSTRUMENTS.

MAX vous permettra au moyen de son EDITEUR puissant de créer ou modifier des programmes en langage assembleur TMS7000.

Il vous donnera enfin la possibilité de choisir la COULEUR des caractères affichés à l'écran, ainsi que la COULEUR du fond.

```
exemples :  A:MYPROG.ASM    --> fichier disque 0, 100, A
            B:MYPROG.LST    --> fichier disque 1, 101, B
            C:MYPROG.COM    --> fichier cram (commande)
            I:              --> imprimante parallele (pas de nom)
```

0.2 - MISE EN PLACE ET UTILISATION :

```
! EXELMAX 1.6 !
```

```

1 : Select terminal color
2 : Editor
3 : Assembler
4 : Relocatable --> COM
5 : Peripheral Setup
6 : CROS access
7 : DOS access

```

MAX - VERSION 1.6

+-----+
! 1.0 Your Selection ? ! 1 ! (Select terminal color)
+-----+

Cette OPTION vous permet de choisir vos couleurs de travail.
Une grille de 64 cases apparait sur l'écran, chaque case représente une combinaison de COULEURS.
Il vous suffit, au moyen des 4 touches fléchées, de déplacer le curseur dans ces cases, et, d'actionner la touche RETOUR quand votre choix est fait.
Vous revenez alors au MENU PRINCIPAL.

+-----+
! 2.0 Your Selection ? ! 2 ! (Editor)
+-----+

Cette OPTION vous permet de créer et (ou) modifier un programme assembleur en utilisant l'EDITEUR pleine page, mono fichier, fourni avec MAX.

Le programme sous EDITEUR sera généralement un programme SOURCE, mais, vous pouvez également modifier un programme OBJET issu de l'assemblage (voir en annexes le format d'un programme objet).

Durant l'EDITION votre programme est stocké en mémoire VDP. L'EDITEUR fonctionne en mode INSERTION, vous ne pouvez donc pas surcharger un caractère par un autre. Toutefois, la commande CTRL O permet de passer en mode recouvrement (OVERRIDE), qui facilite les corrections (remplacement d'un caractère par un autre). Pour revenir au mode INSERTION il suffit d'appuyer à nouveau sur les touches CTRL O.

La ligne est la partie du texte que se termine par un RETOUR CHARIOT. Sa longueur n'est pas limitée, mais, MAX dans sa phase d'assemblage tronquera les lignes à 80 caractères.

2.1 Edit File ?

Ce message vous permet de préciser le support et le nom du fichier dont le contenu doit être chargé en mémoire VDP (ex : C:ESSAIS.ASM)
Si vous appuyez sur la touche RETOUR sans donner de nom, vous passez directement en EDITEUR sans charger (ou recharger) la mémoire VDP.
Si MAX affiche Unable to open Edit File, c'est que le fichier n'existe pas.

2.2 Utilisation des touches fléchées :

Cet EDITEUR est plein écran, vous pouvez donc vous déplacer à volonté dans le texte en utilisant les touches fléchées (droite, gauche, haut, bas).

La touche 'fleche inclinée' place le curseur en début d'écran (en haut à gauche).

Vous pouvez faire défiler votre texte vers le haut ou vers le bas en positionnant le curseur sur la première ou sur la dernière ligne de l'écran, puis, en actionnant les touches 'fleche en haut' ou 'fleche en bas'.

La touche 'flèche coudée' (RETOUR) à une utilité différente selon l'endroit où se trouve le curseur, et, selon que vous travaillez en création (ligne vide) ou en mise à jour (curseur sur texte existant).

2.2.1 Le curseur est placé sur une ligne vide.

En mode INSERTION, la touche RETOUR marque la fin de ligne.

2.2.2 Le curseur est placé sur une ligne de texte.

En mode INSERTION :

Si le curseur est sur le premier caractère d'une ligne, cette touche permet d'insérer une ligne vide au dessus (le texte descend d'une ligne).

Si le curseur est placé après le dernier caractère d'une ligne, il y a insertion d'une ligne vide au dessous (le texte remonte d'une ligne).

Si le curseur est sur un caractère quelconque, la touche RETOUR permet de couper la ligne à partir du curseur.

En mode RECOUVREMENT :

Cette touche permet de placer le curseur en début de ligne suivante.

2.3 Utilisation de la touche 'DEL' :

Vous pouvez supprimer un caractère en positionnant le curseur derrière le caractère puis, en actionnant la touche DEL.

Si vous appuyez sur DEL alors que le curseur se trouve sur le premier caractère d'une ligne, cette dernière viendra se placer au bout de la ligne précédente.

2.4 Utilisation de la touche 'TAB' :

Cette touche provoque le déplacement du curseur de 8 colonnes en 8 colonnes, avec, insertion de caractères espace (en mode INSERTION).

2.5 Utilisation de la touche 'CTL' :

La touche CTL associée à la touche C, vous permet de quitter l'EDITEUR pour revenir au MENU PRINCIPAL, soit, directement (si la mémoire VDP est vide), soit, après avoir sauvegardé la mémoire VDP.

Save (Y/N) ? vous permet de sauvegarder votre texte sur CRAM ou DISQUETTE (dans ce cas répondre Y).

File Name ? vous permet de fournir le nom du fichier à écrire ou réécrire (ex : C:ESSAIS.ASM), toutefois, si à ce moment vous appuyez sur ESC et RETOUR, vous revenez au MENU PRINCIPAL sans sauvegarder.

Replace (Y/N) ? MAX vérifie que le support ne contient pas de fichier de même nom. S'il trouve un fichier, il vous demande l'autorisation de le détruire (ce qu'il fera si vous répondez Y).

2.6 Utilisation de la touche 'ESC' :

Sous EDITEUR cette touche vous met en mode **COMMANDE**, en appuyant une seconde fois sur cette touche, vous sortez du mode **COMMANDE**.

Command.? affiché à l'écran (au début de la ligne où se trouve le curseur) vous indique que vous êtes en mode **COMMANDE**, vous pouvez alors manipuler votre texte au moyen d'ordres simples :

CTL I : Insertion de ligne.

Le texte descend d'une ligne, et, le curseur se place au début d'une ligne vide.

D : Suppression. **Delete**

L suppression d'une ligne.

B suppression d'un bloc (Voir **CTL S** et **CTL E** ci après).

T suppression du texte (dans ce cas vous confirmerez en répondant **Y** au message **Sure (Y/N)?**)

G : Déplacement. **Goto**

E en fin de texte.

S en début de texte.

F : Recherche de mot. **Word?**

Frappez le mot que vous recherchez, puis **RETOUR**, il s'affichera à la suite de **Word?** puis le curseur se positionnera à la 1^{ère} occurrence du mot recherché.

La recherche se fait à partir de la position courante du curseur.

R : Remplacement de mot. **Change ?**

Frappez le mot que vous voulez changer, puis **RETOUR**.

With ?

Frappez le mot qui remplacera le précédent, puis **RETOUR**.

L'échange se fait à partir de la position courante du curseur.

S : Marque de début de bloc.

Le texte s'affiche dans une couleur différente à partir de la position du curseur jusqu'à la fin du texte.

E : Marque de fin de bloc.

Le texte reprend sa couleur originelle à partir de la position du curseur jusqu'à la fin du texte.

Tout ce qui se situe entre la marque de début de bloc et la marque de fin de bloc, constitue un **BLOC**.

C : Copie d'un bloc.

Le bloc est copié à l'endroit où se trouve le curseur.

Il est dupliqué (il ne disparaît pas de l'endroit de départ).

CTL M : Mouvement d'un bloc.

Le bloc est supprimé de l'endroit où il était, puis il est déplacé là où se trouve le curseur.

O : Changement de mode.

Passage de mode INSERTION en mode RECOUVREMENT, et, vice versa.
Le type de curseur change en fonction du mode.

2.7 Tableau récapitulatif des commandes :

CTL	C	Fin éditeur (retour au menu)	
ESC	I	Insertion de ligne	
ESC	D	L	Suppression de ligne
		B	" de bloc
		T	" de texte
ESC	G	S	Déplacement au début du texte
		E	" en fin du texte
ESC	F	Recherche de mot	
ESC	R	Echange de mot	
ESC	S	Marque début de bloc	
ESC	E	Marque fin de bloc	
ESC	C	Copie d'un bloc	
ESC	M	Mouvement d'un bloc	
ESC	O	Switch insertion/recouvrement	

+-----+
! 3.0 Your Selection ? ! 3 ! (Assembler)
+-----+

Cette OPTION vous permet d'assembler votre programme source. Le fichier issu de l'assemblage est un fichier ASCII, éventuellement éditable (voir ANNEXE A).

Vous pouvez abandonner la phase d'assemblage en appuyant sur les touches ESC et RETOUR au lieu de répondre aux questions posées.

3.1 QUESTIONS POSEES AVANT ASSEMBLAGE :

3.1.1 Source File Name (VDP) ?

Appuyez sur la touche RETOUR si le source est en mémoire VDP, sinon, donnez le nom et le support du fichier contenant le source.

3.1.2 Object File Name (NUL) ?

Si RETOUR, MAX ne produira aucun fichier objet. Sinon donnez le nom et le support du fichier destiné à contenir le programme objet.

3.1.3 Replace (Y/N) ?

MAX vérifie si le nom donné ci-dessus (3.1.2) existe sur le support concerné, et, s'il trouve ce nom, demande l'autorisation de remplacer le fichier ancien (répondre Y pour remplacer).

3.1.4 List File Name (CON) ?

Si RETOUR, le résultat de l'assemblage sera affiché à l'écran. Sinon donnez le nom du fichier destiné à recevoir le résultat (généralement I: pour l'imprimante).

3.1.5 Options ?

Appuyez sur la touche RETOUR, ou, entrez une ou plusieurs lettres :

W en cas d'erreur d'assemblage, MAX attend l'appui d'une touche pour continuer l'affichage des résultats.

L annule le pseudo opérateur UNL.

B annule l'option BUNLST.

T annule l'option TUNLST.

D annule l'option DUNLST.

4.0 Your Selection ? ! 4 ! (Relocatable --> COM)

Cette OPTION vous permet de créer des modules commandes exécutables en CRAM.
 Vous pouvez abandonner cette option en appuyant sur les touches ESC et RETOUR au lieu de répondre aux questions posées.

4.1 QUESTIONS POSEES :

4.1.1 Relocatable File Name ?

Donnez le nom et le support d'un fichier issu de l'assemblage.

4.1.2 Command File Name ?

Donnez le nom et le support du fichier destiné à contenir le module commande.

Le type de ce fichier doit être COM (ex : C:XXXXX.COM).

4.1.3 Run Time Address ?

Donnez l'adresse de chargement du module commande au moment de son exécution.

Cette adresse peut être donnée en hexadécimal (>8004) ou en décimal (32772) ou en binaire (?100000000000100).

L'adresse de chargement sera stockée dans le fichier COM.

4.2 POURQUOI RELOGER UN MODULE ?

Examinons le résultat d'assemblage suivant

```

0000 5204          MOV  %4,B
0002 00          COMPAR  NOP
0003 AD000C      CMPA  @ZON(B) <- Adresse par rapport au début
0006 E301          JHS  CONT          du programme (000C)
0008 0A          RETS
0009 CAF7      CONT  DJNZ  B,COMPAR
000B 0A          RETS
000C 0A141E2B  ZON  BYTE 10,20,30,40
0010          END
  
```

Imaginons le même programme relogé à l'adresse >8000

```

0000 5204          MOV  %4,B
0002 00          COMPAR  NOP
0003 AD800C      CMPA  @ZON(B) <- Adresse par rapport au point
0006 E301          JHS  CONT          de chargement du programme
0008 0A          RETS          (8000 + 000C = 800C)
0009 CAF7      CONT  DJNZ  B,COMPAR
000B 0A          RETS
000C 0A141E2B  ZON  BYTE 10,20,30,40
0010          END
  
```

+-----+
! 5.0 Your Selection ? ! 5 ! (Peripheral Setup)
+-----+

Cette OPTION vous permet de remettre en fonction un périphérique qui était éteint lors du lancement de MAX (en particulier l'imprimante).

+-----+
! 6.0 Your Selection ? ! 6 ! (CROS access)
+-----+

Cette OPTION vous permet d'accéder au CROS (Gestion de l'extension CMOS RAM).

+-----+
! 7.0 Your Selection ? ! 7 ! (DOS access)
+-----+

Cette OPTION vous permet d'accéder au DOS (Système d'exploitation disquette).

+-----+ ! 8.0 LE PROGRAMME SOURCE ! +-----+

il était

Le programme source peut se trouver en mémoire VDP, sur CRAM, ou sur DISQUETTE. Il peut se composer de plusieurs parties, chacune constituant un fichier différent, ces différents fichiers étant appelés par l'ordre moment de l'assemblage.

L'EDITEUR travaillant en mémoire VDP, cette possibilité de fragmentation permet de régler les problèmes de place qui pourraient se poser.

CMOS

Une ligne source se compose de :

```
un champ label          (facultatif)
un champ opérateur
un champ opérandes      (facultatif)
un champ commentaires (facultatif)
```

Chaque champ sera séparé du champ suivant par au moins un espace.

Le champ label est constitué de 6 caractères alphanumériques plus #, ce champ fait plus de 6, les caractères suivants seront ignorés.

Le champ instruction est constitué d'INSTRUCTIONS TMS7000, de NOMS de MACROS, ou, de PSEUDO-INSTRUCTIONS.

Le champ opérandes est fonction de l'instruction codée, il peut ne pas être présent. Tout opérande superflu est purement et simplement ignoré. Le champ commentaires doit être précédé de ;, son contenu n'est pas vérifié.

8.1 CODAGE DES EXPRESSIONS

Les opérandes d'une expression peuvent se coder de manière différente

```
12      représente la valeur décimale 12, codée en décimal.
?1100   représente la valeur décimale 12, codée en binaire.
>0C     représente la valeur décimale 12, codée en hexadécimal.
l'apostrophe précédera et suivra les chaînes de caractères.
% @ *   précéderont certaines expressions (voir adressage ci.apres).
(B)     terminera certaines expressions (voir adressage ci.apres).
```

Certains opérateurs n'affectent que la donnée qui les suit (opérateurs unaires) :

```
+      n'affecte pas la valeur.
-      inverse arithmétiquement la valeur qui suit.
NOT     complément à 1.
LOW     partie basse (8 bits) d'une valeur 16 bits.
HIGH    partie haute (8 bits) d'une valeur 16 bits.
```

Certains opérateurs permettent une comparaison de valeurs :

```
EQ =   teste l'égalité.
NE <>  teste l'inégalité.
LT <   teste plus petit que.
GT >   teste plus grand que.
GE >=  teste plus grand ou égal.
LE <=  teste plus petit ou égal.
Si FAUX, la valeur retournée est 0, si VRAI, la valeur est >FFFF.
```

L'opérateur NUL permet dans une MACRO, de tester la présence d'un paramètre.

8.1.1 Opérateurs arithmétiques

+ (addition) - (soustraction) * (multiplication) / (division)

8.1.2 Opérateurs logiques

MOD reste de division entiere
SHL décalage logique gauche
SHR décalage logique droite
OR ou inclusif
XOR ou exclusif
AND et

8.1.3 Priorité des opérateurs

La liste ci-dessous donne la priorité des opérateurs entre eux, les premiers cités sont de plus basse priorité.

OR	XOR	
AND		
= <> > >= < <=	EQ NE GT GE LT LE	
+ -		BINAIRE
* / MOD SHL SHR		
+ -		UNAIRE
NOT HIGH LOW NULL		
% @ * (B)		

8.1.4 Exemple de codage d'expressions

```

0000 000C      = A1 EQU    >0C
0000 0003      = A2 EQU    3
0000 0004      = A3 EQU    4
0000           +----- IF      A1/A2=A3 OR (A3>A2 AND A1>A2)
0000 220F      !      MOV      %A1 OR %A2,A
0002 2200      !      MOV      %A1 XOR %A1,A
0004 2206      !      MOV      %A1 SHR 1,A
0006 2218      !      MOV      %A1 SHL 1,A
0008 2202      !      MOV      %11 MOD %3,A
000A           +----- ELSE
000A           !      MOV      %20,A
000A           +----- ENDIF
000A 17        ! Z1  BYTE --+ (2/1)+2+3+NOT 0+LOW 2567+HIGH 2567
000B FF        ! Z2  BYTE --! NOT 0
000C 07        ! Z1  BYTE --! LOW 2567
000D 0A        ! Z4  BYTE --! HIGH 2567
000E 4C274558 ! Z5  BYTE --! 'L' 'EXL100'
          4C313030 !
0016           !      END      !

```

+-----> Assemblage conditionnel

---> Réservations (voir ci.apres)

8.2 LES MODES D'ADRESSAGE DU TMS 7000

8.2.1 Les registres du TMS 7000

Le TMS 7000 dispose de nombreux registres internes, tels que :

- 128 registres 8 bits à usage général (R0 à R127).
- 256 registres 8 bits d'entrées/sorties (P0 à P255). (PORT)
- 1 pointeur de pile SP de 8 bits.
- 1 registre d'état ST de 8 bits dont 4 utilisés.
- 1 compteur ordinal PC de 16 bits.

Le registre R0 s'appelle A, et, c'est l'accumulateur.

Le registre R1 s'appelle B, et, c'est le registre index.

Les registres P0 à P255 correspondent à des registres de périphérique qui peuvent exister ou pas sur votre EXL100.

Les registres P2 et P3 sont les 2 registres du TIMER.

Le registre d'état comporte 4 bits utiles :

```
+-----+
| C | N | Z | I |   |   |   |   |
+-----+
```

C : retenue (opérations arithmétiques)

N : bit signe de l'opérande destination d'une instruction

Z : à 1 lorsque le résultat est nul

I : à 1 pour que les interruptions soient reconnues

8.2.2 Adressage simple registre

L'opérande de l'instruction est contenue dans un des 128 registres, l'instruction occupera 1 octet (DEC A) ou 2 octets (DEC R120).

8.2.3 Adressage double registre.

Similaire à ci-dessus, sauf utilisation de 2 registres (registre source et registre destination), l'instruction occupera 1 octet (MOV A,B), 2 octets (MOV Rx,A), ou, 3 octets (MOV Rx,Ry).

8.2.4 Adressage registres périphériques

Adressage double registre, mais, un des registres est un registre périphérique (Pn), l'instruction occupera 2 octets (MOVP Pn,A), ou, 3 octets (MOVP %x,Pn).

8.2.5 Adressage immédiat

La donnée utilisée par l'instruction suit immédiatement celle-ci, la notation pour ce type d'adressage, utilise le symbole % (MOV %12,A ou MOV %>0C,A).

8.2.6 Adressage relatif

Ce mode est utilisé lors des opérations de branchements conditionnel ou inconditionnels, l'instruction de branchement est suivie par un octet contenant le déplacement (nombre d'octets entre l'instruction qui suit le branchement et la destination de celui-ci). Vous n'avez pas à vous préoccuper de cela, codez simplement la référence de l'instruction destination, MAX fera le reste (JMP BOUCLE). Attention aux déplacements supérieurs à +127 ou -128 (un seul octet)

8.2.7 Adressage étendu direct

Ce mode d'adressage manipule des adresses à 16 bits, vous pouvez donc accéder à toute la mémoire adressable.

L'instruction est suivie de l'adresse codée sur 2 octets, le symbole @ précise le mode d'adressage (LDA @>F2C1).

8.2.8 Adressage indirect

L'instruction est suivie d'un nom de registre (R1 à R127). Soit Rx ce registre, le TMS 7000 va chercher dans Rx-1 (poids forts) et dans Rx (poids faibles) une adresse de 16 bits.

Le symbole * indique ce type d'adressage.

```
Exemple : LDA *R11      si  R10 = ! 1F !  et  R11 = ! 02 !
                        +-----+      +-----+
                        +-----+      +-----+
                        si  >1F02 contient ! 0A !
                        +-----+
                        +-----+
```

Après l'opération, le registre A contiendra >0A

8.2.9 Adressage étendu indexé

Le contenu d'un registre index (registre B) est ajouté à la valeur (codée sur 16 bits) qui suit l'instruction, le résultat donnera l'adresse où se trouve la donnée.

```
Exemple : LDA @>1F00(B)  si  B = ! 02 !
                        +-----+
                        +-----+
                        +-----+
                        >1F00 + >02 = >1F02 ----->  si  >1F02 contient ! 0A !
                        +-----+
                        +-----+
```

après l'opération, le registre A contiendra >0A

8.3 LES PSEUDO-OPERATEURS

Les pseudos-opérateurs sont des opérateurs qui ne génèrent aucun code particulier, mais, facilitent le travail du programmeur assembleur.

8.3.1 Réserve d'emplacements mémoire

BYTE permet la réserve et l'initialisation d'octets, l'adresse associée au label sera celle du 1er octet.

exemple : `ZONE BYTE 13,>AA,?011011,'BONJOUR',0`

DATA permet la réserve et l'initialisation de mots (16 bits), l'adresse associée au label sera celle du 1er octet du 1er mot.

exemple : `ZONE DATA >FFFF,?011100 SHL 3,0`

TEXT permet la réserve de mémoire, et, son initialisation par du code ASCII. L'adresse du 1er octet du texte sera associée au label.

exemple : `ZONE TEXT '1' 'EXL100 EST UN ORDINATEUR'`

BES réserve de la place en mémoire, mais, n'initialise pas les octets réservés. L'adresse associée au label, sera celle du 1er octet qui suit la zone réservée.

```
exemple : 0068          EQU      $
           00B8          BUFFER  BFR      80
           00B8          EQU      $
           00B8 00B8 = REFER  EQU      BUFFER
```

BSS réserve de la place en mémoire, mais, n'initialise pas les octets réservés. L'adresse associée au label, sera celle du 1er octet de la zone réservée.

```
exemple : 0068          EQU      $
           00B8          BUFFER  BSS      80
           00B8          EQU      $
           00B8 0068 = REFER  EQU      BUFFER
```

8.3.2 Pseudo-opérateurs divers

AORG n'est présent que pour assurer une certaine compatibilité avec l'assembleur Texas Instruments, mais, il est ignoré par MAX. L'adresse d'implantation réelle n'est pas donnée par AORG, mais par l'OPTION 4 de MAX (Relocatable -> Com).

COPY permet l'inclusion de fichiers externes dans le source, et, de ce fait permet de travailler sur des sources dont la taille est supérieure à celle de l'EDITEUR.

le niveau maximal d'imbrication de COPY est de 4, le fichier appelé doit être sur CRAM ou sur DISQUETTE.

```
exemple : COPY      A:PARTUN.ASM
           COPY      C:PARTDE.ASM
```

END indique la fin du source à assembler, tout ce qui suit ne sera pas assemblé.

IDT permet de donner un nom au module, ce nom (8 caractères maxi) sera présent dans le module objet à l'issue de l'assemblage.

8.3.3 Assemblages conditionnels

IF débute un bloc IF, il permet un assemblage conditionnel d'une partie du programme.

ENDIF termine un bloc IF.

ELSE codé dans un bloc IF (entre IF et ENDF), permet de donner une alternative à une condition préalablement testée par IF.

```
exemple : VENDU EQU 0          --+
          IF  VENDU <> 1      ! Si au moment de l'assemblage
          RETS                ! VENDU=1, le programme sera
          ELSE                ! complet, sinon, seule l'ins-
          LDA  .....         ! truction RETS sera assemblée
          ...                 !
          ENDF                ----+
```

Voir autre exemple d'assemblage conditionnel en 8.1.4.

8.3.4 Equivalences

EQU permet de donner des équivalences aux opérandes d'une instruction cette possibilité offre l'avantage de rendre le programme moins ésotérique.

Ainsi, OR %PRESEN,FLAG est préférable à OR %?000100,FLAG.

```
exemple : PRESEN EQU ?000100
          -IMPR EQU P55
          ...
          MOV A,IMPR
          OR  %PRESEN,FLAG
          ...
```

SET Identique à EQU, mais, en plus, il est possible de redéfinir la valeur de SET.

Voir exemple d'utilisation de SET au chapitre des MACRO-INSTRUCTIONS

8.3.5 Parametrage de l'édition

LIST Annule l'effet de **UNL**, permet donc le listage du programme apres assemblage.

OPTION Comporte 3 operandes, qui permettent de n'éditer le généré de **BYTE** (**BUNLST**), de **DATA** (**DUNLST**), ou, de **TEXT** (**TUNLST**), que sur une seule ligne.

```
exemple : 0000                                OPTION TUNLST,BUNLST
           0000 00010002 Z1 DATA 01,02,03,04,05,06
           00030004
           00050006
           000C 01020304 Z2 BYTE 1,2,3,4,5,6
           0012 31323334 z3 TEXT '123456'
           0018                                END
```

PAGE permet d'indiquer à **MAX** le nombre maxi de lignes que vous voulez écrire sur chaque page ainsi que la taille de la feuille de papier (e nombre de lignes).

```
exemple :      PAGE 50,66
```

nombre de lignes <--- + +---> taille de la page

Ce pseudo-opérateur seul (sans opérande) permet de provoquer un saut de page à la demande.

TITLE permet à **MAX** d'imprimer un titre au moment du listage.

```
exemple : TITLE 'XXXXXX - VERSION 01.00 DU 20/04/86'
```

UNL permet de stopper le listage d'un programme, le listage ne reprendra qu'à la rencontre du pseudo-opérateur **LIST**.

8.3.6 Tableau récapitulatif des pseudo-opérateurs

AORG	Implantation réelle (compatibilité TEXAS INSTR.)
BES	Réservation de mémoire (Beginning end symbol)
BSS	Réservation de mémoire (Beginning start symbol)
BYTE	Réservation et initialisation d'octets
COPY	Inclusion de fichiers 'source' externes
DATA	Réservation et initialisation de mots
ELSE	Alternative à IF dans un bloc IF - ENDIF
END	Fin de programme (Fin d'assemblage)
ENDIF	Marque la fin d'un bloc IF
EQU	Permet les équivalences
IDT	Donne un nom au module
IF	Assemblage conditionnel (IF - ELSE - ENDIF)
LIST	Demande le listage du résultat d'assemblage
OPTION	Directives données pour le listage
PAGE	Saut de page et caractéristiques d'une page
SET	Identique à EQU, mais, peut être redéfini
TEXT	Réservation et initialisation de texte (ASCII)
TITLE	Impression d'un titre au listage
UNL	Demande l'arrêt du listage

8.4 LES INSTRUCTIONS DU TMS 7000

Le TMS 7000 possède un jeu d'instructions permettant d'effectuer des opérations arithmétiques, des branchements, des comparaisons, d'intervenir directement sur le fonctionnement du micro-processeur, de manipuler des registres et des zones mémoire, d'effectuer des opérations logiques et de décalages registres, et, de réaliser des opérations d'entrées-sorties.

ADC

ADC - Add with carry - Addition avec retenue

Syntaxe : ADC source,destination
 Opération : source + destination + bit C -> destination
 Adressage : double registre
 Registre etat : C à 1 si retenue
 Z positionné selon résultat
 N positionné selon résultat

Exemple : ADC R66,R117

Observations : ADC peut être utilisé pour une addition en précision multiple, d'entiers signés ou non, par exemple, l'entier 16 bits des registres R2-R3 peut être additionné à l'entier 16 bits des registres A-B

ADD R3,B -> addition des poids faibles
 ADC R2,A -> addition des poids forts

MNEMONIQUE	CODE
ADC Rn,A	19
ADC %n,A	29
ADC Rn,B	39
ADC Rn,Rn	49
ADC %n,B	59
ADC B,A	69
ADC %n,Rn	79

ADD

ADD - Add - Addition

Syntaxe : ADD source,destination
Opération : source + destination -> destination
Adressage : double registre
Registre etat : C à 1 si retenue
Z positionné selon résultat
N positionné selon résultat

Exemple : ADD A,B

Observations : ADD est utilisé pour une additionner 2 octets.

MNEMONIQUE	CODE
ADD Rn,A	18
ADD %n,A	28
ADD Rn,B	38
ADD Rn,Rn	48
ADD %n,B	58
ADD B,A	68
ADD %n,Rn	78

sion
l'entier
à

AND

AND - And - ET logique

Syntaxe : AND source,destination
Opération : ET logique de source et destination -> destination
Adressage : double registre.
Registre etat : C à 0
Z positionné selon le résultat du ET logique
N positionné selon le résultat du ET logique

Exemple : AND %>1,R12 (met à 0 tous les bits de R12 sauf b0).

Observations : AND effectue un ET logique sur chacun des 8 bits des 2 opérandes.

Table de décision du ET logique :

source	destination	destination (résultat)
0	0	0
0	1	0
1	0	0
1	1	1

MNEMONIQUE		CODE
AND	Rn,A	13
AND	%n,A	23
AND	Rn,B	33
AND	Rn,Rn	43
AND	%n,B	53
AND	B,A	63
AND	%n,Rn	73

ANDP

ANDP - And peripheral register - ET avec registres périphériques

Syntaxe : ANDP source,destination
Opération : ET logique de source et destination -> destination
Adressage : registres périphériques.
Registre état : C à 0
Z positionné selon le résultat du ET logique
N positionné selon le résultat du ET logique

Exemple : ANDP %>DF,P6 (met à 0 le bit 5 du port 6)

Observations : ANDP permet de remettre à zéro un ou plusieurs bits d périphérique (port).

! MNEMONIQUE	! CODE !

! ANDP A,Pn	! 83 !
! ANDP B,Pn	! 93 !
! ANDP %n,Pn	! A3 !

BR

BR - Branchement inconditionnel

Syntaxe : BR destination
Opération : effectue un branchement inconditionnel à l'adresse 16 bits indiquée
Adressage : tous types attendus
Registre état : non affecté

Exemple : BR @Adresse ou BR @Adresse(B) ou BR *Registre

Observations : BR permet d'aller à un endroit précis d'un programme
Le branchement indexé est un moyen d'exécuter une action ou une autre en fonction de paramètres divers.

Exemple d'utilisation du branchement indexé :

```
BRX      EQU $      R3 contient 1 ou 2 ou 3 ... ou 128
MDV R3,B      X par 2 (déplacement dans la table)
RL B, @TABLE(B) aller à l'instruction JMP adéquate
*
DISPATCH EQU $      table des branchements
JMP ACTION0   --- poste 1 de la table
JMP ACTION1   --- poste 2 de la table
...
ACTION0 EQU $      si R3 = 0
JMP ACTION0h
...
ACTION1 EQU $      si R3 = 1
JMP ACTION1h
...
```

MEMORIQUE	CODE
BR @n	9C
BR *Rn	9C
BR @n(B)	AC

BTJD

BTJD - Bit test and jump if one - Test d'un bit et saut si un

Syntaxe : BTJD source,destination,déplacement
Opération : ET logique de source et destination et saut si le résultat est différent de 0. (Source et destination ne sont pas modifiées).

Adressage : double registre et relatif (pour le saut).
Registre état : C à 0
Z positionné selon le résultat du ET logique
N positionné selon le résultat du ET logique

Exemple : BTJD %i4,R4,ET10 saute à l'étiquette ET10 si le bit b2 ou le bit b4 de R4 est à 1

Observations : Utilisez BTJD pour savoir si au moins un bit à son bit correspondant à 1 dans les 2 opérandes.

Source peut être utilisé comme un masque destiné à tester à 1 les bits destination. Soit par exemple :

```
BTJD %i34,R2
si R2 = 1 0 1 1 0 1 0 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1
masque = 0 0 0 0 1 1 0 1 0 1 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0
saut parce que -----> *
```

MEMORIQUE	CODE
BTJD Rn,A	16
BTJD %n,A	26
BTJD Rn,B	36
BTJD Rn,Rn	46
BTJD %n,B	56
BTJD B,A	66
BTJD %n,Rn	76

BTJOP

BTJOP - Bit test and jump if one peripheral - Test d'un bit périphérique et saut si un

Syntaxe : BTJOP source, périphérique, déplacement

Opération : ET logique de source et périphérique et saut si le résultat est différent de 0. Source et périphérique ne sont pas modifiés.

Adressage : registres périphériques et relatif (pour le saut).
Registre état : C à 0

Z positionné selon le résultat du ET logique
N positionné selon le résultat du ET logique

Exemple : BTJOP %R1, P4, ETIO saute à 1 l'étiquette ETIO si le bit b0 ou le bit b7 de P4 est à 1

Observations : Utilisez BTJOP pour savoir si au moins un bit à son bit correspondant à 1 dans les 2 opérandes.

MNEMONIQUE	CODE
BTJOP A, Rn	86
BTJOP B, Rn	96
BTJOP %n, Pn	A6

BTJZ

BTJZ - Bit test and jump if zero - Test d'un bit et saut si zéro

Syntaxe : BTJZ source, destination, déplacement

Opération : ET logique de source et du complément de destination et saut si le résultat est différent de 0. Source et destination ne sont pas modifiés.

Adressage : double registre et relatif (pour le saut).
Registre état : C à 0

Z positionné selon le résultat du ET logique
N positionné selon le résultat du ET logique

Exemple : BTJZ A, R23, ETIO saute à 1 l'étiquette ETIO si au moins un bit à l'adresse R23 correspond à un bit à 0 dans R23

Observations : Utilisez BTJZ pour tester à 0 le ou les bits de la destination.

MNEMONIQUE	CODE
BTJZ Rn, A	17
BTJZ %n, A	27
BTJZ Rn, B	37
BTJZ %n, B	47
BTJZ Rn, Pn	57
BTJZ %n, Pn	67
BTJZ B, A	77

BTJZP

BTJZP - Bit test and jump if zero peripheral - Test d'un bit périphérique et saut si zéro

Syntaxe : BTJZP source, périphérique, déplacement
Opération : ET logique de source et du complément de périphérique et saut si le résultat est différent de 0. Source et périphérique ne sont pas modifiés.
Adressage : registres périphériques et relatif (pour le saut).
Registre état : C à 0

Exemple : BTJZP %21,P4,ET10

Observations : Utilisez BTJZP pour savoir si au moins un bit du second opérande (port) est à 0.
N positionné se on le résultat du ET logique
Z positionné selon le résultat de ET logique
N positionné se on le résultat du ET logique
b0 ou le bit b5 de P4 est à 0

Les bits testés sont ceux positionnés à 1 dans source.

mnemonic	code
BTJZP A,Pn	B7
BTJZP B,Pn	97
BTJZP %n,Pn	A7

CALL

CALL - Call - Appel de sous programme

Syntaxe : CALL destination
Opération : sauvegarde le PC sur la pile puis saute à l'adresse
Adressage : tous types étendus
Registre état : non affecté

Exemple : CALL @Adresse CALL @Adresse(B) CALL *Registre

Observations : CALL permet d'appeler une sous routine placée n'importe où en mémoire. Il appartient à la routine appelée de sauvegarder (PUSH/POP) les registres utilisés.

mnemonic	code
CALL @n	BE
CALL *Rn	9E
CALL @n(B)	AE

CLR

CLR - Clear - Mise à zéro

Syntaxe : CLR destination
Opération : mise à zéro de destination
Adressage : simple registre.
Registre état : C à 0
Z à 1
N à 0

Exemple : CLR B (mat B à zéro)

Observations : CLR permet de remettre à zéro tout registre.

MNEMONIQUE		CODE
CLR A		B5
CLR B		C5
CLR Rn		D5

CLRC

CLRC - Clear the carry bit - Mise à zéro du bit C

Syntaxe : CLRC
Opération : mise à zéro du bit C du registre d'état.
Adressage : implicite.
Registre état : C à 0
Z positionné selon le contenu du registre A
N positionné selon le contenu du registre A

Exemple : CLRC

Observations : CLRC est utilisée pour remettre à zéro le bit carry avant une instruction arithmétique ou de décalage registre.
Cette instruction est identique à ISRA.

MNEMONIQUE		CODE
CLRC		B0

CMP

CMP - Comparaison

Syntaxe : CMP source, destination
Opération : soustrait source de destination et positionne les bits du registre d'état en fonction du résultat. Source et destination ne sont pas modifiés.
Adressage : double registre.
Registre état : C à 1 si destination est logiquement plus grande
Z à 1 si le résultat de la soustraction est négatif
N à 1 si source et destination sont égales

Exemple : CMP R13, R9

Observations : Les nombres négatifs sont considérés comme arithmétiquement plus petits, mais, comme logiquement plus grande que des nombres positifs. Après CMP vous pouvez utiliser les branchements conditionnels suivants :

JC/JHS -> saut si dest. logiquement >= source
JN -> saut si dest. arithmétiquement < source
JNC/JL -> saut si dest. logiquement < source
JNZ/JNE -> saut si dest. non égal source
JP -> saut si dest. arithmétiquement > source
JZ/JED -> saut si dest. égal source
JPZ -> saut si dest. arithmétiquement >= source

MNEMONIQUE	CODE
CMP Rn, A	1D
CMP Zn, A	2D
CMP Rn, B	3D
CMP Rn, Rn	4D
CMP Zn, B	5D
CMP B, A	6D
CMP Zn, Rn	7D

CMPA

CMPA - Compare accumulator extended Comparaison étendue avec A

Syntaxe : CMPA source
Opération : soustrait source de A et positionne les bits du registre d'état en fonction du résultat. A et source non modifiés.
Adressage : tous modes étendus.
Registre état : C à 1 si destination est logiquement plus grande
Z à 1 si le résultat de la soustraction est négatif
N à 1 si source et destination sont égales

Exemple : CMPA @adresse CMPA @adresse(B) CMPA *Registre

Observations : CMPA peut être utilisée pour comparer A et un opérande à adressage long (via mode direct, indexé, indirect).
CMPA est très utile pour les recherches en table.

MNEMONIQUE	CODE
CMPA @n	8D
CMPA *Rn	9D
CMPA @n(B)	AD

DAC

DAC - Decimal add with carry - Addition décimale avec retenue

Syntaxe : DAC source, destination
Opération : BCD de source + destination + C -> destination
Adressage : double registre
Registre état : C à 1 si résultat > ou = 100
Z positionné selon résultat
N positionné selon résultat

Exemple : DAC %32, A : SI A = %34, après opération, A = %66

Observations :

DAC est utilisé pour additionner 2 octets BCD. Si l'opérande à 0, DAC équivaut à l'incrément conditionnel de l'opérande destination. Le bit carry est additionné, ce qui permet d'additionner une suite d'octets BCD. Il faut donc penser à remettre le bit carry à 0 avant la première addition.

La routine ci-dessous permet d'additionner entre eux, une suite d'octets (255 C max) stockés aux adresses STR1 et STR2, et de placer le résultat en STR2. Le registre R1 contient le nombre d'octets à additionner.

```

CLRC          ; carry à 0
PUSH ST      ; sauvegarde status sur pile
LDA @STR1-1(B) ; chargement octet en cours de STR1
MOV A,R2     ; sauvegarde cet octet dans R2
LDA @STR2-1(B) ; chargement octet suivant de STR2
POP ST       ; récup. carry précédente addition
DAC R2,A     ; addition des octets décimaux
PUSH ST      ; sauvegarde carry addition ci-dessus
STA @STR2(B) ; stockage résultat addition
DJNZ B,LOOP  ; boucle nombre d'octets à additionner
POP ST       ; récupération status
RETS         ; retour au module appelant
    
```

MNEMONIQUE	CODE
DAC Rn,A	1E
DAC %n,A	2E
DAC Rn,B	3E
DAC Rn,Rn	4E
DAC %n,B	5E
DAC B,A	6E
DAC %n,Rn	7E

DEC

DEC - Decrement - Décrément

Syntaxe : DEC destination
Opération : destination - 1 -> destination
Adressage : simple registre
Registre état : C à 0 si passage de 00 à FF
Z positionné selon résultat
N positionné selon résultat

Exemple : DEC R17 diminue de 1 le contenu du registre R17

Observations : DEC est utile pour le comptage ou l'adressage de tableaux d'octets.

MNEMONIQUE	CODE
DEC A	B2
DEC B	B3
DEC Rn	B2, B3, B4, B5, B6, B7, B8, B9, BA, BB, BC, BD, BE, BF

DECD

DECD - Decrement double - Décrémentation double

Syntaxe : DECD destination
Opération : diminue de 1 le mot de 16 bits contenu dans la paire de registres destination, et, place le résultat dans cette paire de registres
Adressage : simple registre
Registre état : C à 0 si passage de 00 à FF des 8 bits de poids fort
Z positionné selon résultat sur 8 bits de poids fort
N positionné selon résultat sur 8 bits de poids fort

Exemple : DECD R51 : diminue de 1 le mot de 16 bits contenu dans R50 (poids fort) et R51 (poids faible)

Observations : Cette instruction peut être utilisée pour décrémenter une adresse indirecte placée dans un registre.

La routine ci-dessous permet de rechercher un octet dans une table de 500 octets, et, retourne dans les registres R2 et R3 l'adresse de cet octet.

Au moment de l'appel, la routine les registres R2 et R3 doivent être initialisés à l'adresse de fin de table, les registres R4 et R5 contiennent la taille de la table, et le registre A contient l'octet à rechercher.

```

LOOP      CMPA *R3      test de l'octet en cours
          JZ FOUND      si égal, il est trouvé (carry à 0)
          DECD R3        si non, décrémenter l'adresse
          DECD R5        faire - 1 sur le nombre de postes
          CNZ LOOP       si poids fort <> 0, on continue
          CNZ *R5        si poids faible <> 0, on continue
          JNZ LOOP
          SETC            si fin de table, carry à 1
          RETS           retour au module appelant
    
```

MNEMONIQUE		CODE
DECD A	BB	
DECD B	CB	
DECD Rn	DB	

DINT

DINT - disable interrupts - interdiction des interruptions

Syntaxe : DINT
Opération : met à 0 le bit I du registre d'état afin d'interdire les interruptions.
Adressage : implicite.
Registre état : C à 0
Z à 0
N à 0
I à 0

Exemple : DINT

Observations : Le bit d'autorisation des interruptions étant stocké dans le registre d'état, les instructions POP ST et RETI peuvent rendre les interruptions possibles malgré DINT. Durant le traitement d'une interruption, le bit I est automatiquement mis à 0 après sauvegarde du reg. d'état.

MNEMONIQUE		CODE
DINT	06	

DJNZ

DJNZ - Decrement and jump if not zero - Décrémenter et sauter si non zéro

Syntaxe : DJNZ source, destination
Opération : diminue de 1 le contenu de source, et, place le résultat dans source, puis, saute à destination si le contenu de source est différent de 0.

Adressage : simple registre et relatif (pour le saut).
Registre état : non affecté.

Exemple : DJNZ R22, ET10

Observations : Cette instruction permet de contrôler une boucle.

```

+-----+
| MNEMONIQUE | CODE |
+-----+-----+
| DJNZ A, 5 | BA |
| DJNZ B, 10 | CA |
| DJNZ R0, 1 | DA |
+-----+-----+

```

EINT

EINT - enable interrupts - autorisation des interruptions

Syntaxe : EINT
Opération : met à 1 le bit I du registre d'état afin d'autoriser les interruptions.

Adressage : implicite.
Registre état : C à 1
Z à 1
N à 1
I à 1

Exemple : EINT

Observations : Le bit d'autorisation des interruptions étant stocké dans le registre d'état, les instructions POP ST et RETI peuvent interdire les interruptions malgré EINT. Dans une routine de service d'interruption, il faut effectuer un EINT pour permettre les interruptions imbriquées.

```

+-----+
| MNEMONIQUE | CODE |
+-----+-----+
| EINT | 05 |
+-----+-----+

```

IDLE

IDLE - Idle until interrupt - Arrêt en attente d'interruption.

Syntaxe : IDLE
Opération : arrêt du programme en attendant une interruption.
Adressage : implicite.
Registre état : non affecté

Exemple : IDLE

Observations : Le TMS 7000 est arrêté en attente d'une interruption ou d'un RESET. Vous devez positionner le bit I du registre d'état et, vous assurer que les autorisations d'interruptions sont o.k. dans le registre de contrôle, avant d'exécuter IDLE.

MNEMONIQUE	CODE
IDLE	01

INC

INC - Increment - Incrémentation

Syntaxe : INC destination
Opération : destination + 1 -> destination
Adressage : simple registre
Registre état : C à 1 si passage de FF à 00
Z positionné selon résultat
N positionné selon résultat

Exemple : INC A

Observations : Cette instruction ajoute 1 dans un registre, puis, place le résultat dans ce registre.

MNEMONIQUE	CODE
INC A	B3
INC B	C3
INC Rn	D3 Rn

INV

INV - Invert - Inverse

Syntaxe : INV destination
Opération : inversion bit à bit de la destination
Adressage : simple registre
Registre état : C à 0
Z positionné selon résultat
N positionné selon résultat

Exemple : INV A

Observations : Cette instruction effectue un complément à 1 de l'opérande. Pour effectuer un complément à 2, il suffit de faire suivre l'instruction INV par l'instruction INC.

MNEMONIQUE	CODE
INV A	B4
INV B	C4
INV Rn	D4

Jcond

Jcond - Jump on condition - Saut conditionnel

Syntaxe : Jcond déplacement
Opération : saut si la condition est vraie
Adressage : relatif
Registre état : non affecté

Exemple : JNC ET10

Observations : Jcond est généralement utilisé après CMP. Après un MOV, MOVF, LDA, STA, l'instruction JZ ou JNZ permet de savoir si la valeur movementée est égale à 0. JN et JPZ permettent de tester le bit signe.

INSTRUCTION	MNEMONIQUE	CODE	ETAT DES BITS POUR SAUT			
			C	N	Z	
saut si retenue	JC	E3	1	x	x	
saut si égal à zéro	JEQ	E2	x	x	1	
saut si supérieur ou égal	JHS	E3	1	x	x	
saut si inférieur	JL	E7	0	x	x	
saut si négatif	JN	E1	x	1	x	
saut si pas de retenue	JNC	E7	0	x	x	
saut si non égal	JNE	E6	x	x	0	
saut si différent de zéro	JNZ	E6	x	x	0	
saut si positif	JP	E4	x	0	0	
saut si positif ou nul	JPZ	E5	x	0	x	
saut si plus petit	JLT	E1	x	1	x	
saut si plus grand	JGT	E4	x	0	0	
saut si plus grand ou égal	JGE	E5	x	0	x	

LDSP - Load stack pointer - Chargement du pointeur de pile

LDSP

Syntaxe : LDSP
Opération : place le contenu de B dans le pointeur de pile.
Adressage : implicite.
Registre etat : non affecté.

Exemple : LDSP

Observations : LDSP est utilisée pour initialiser le pointeur de pile.

MNEMONIQUE	CODE
LDSP	0D

LVDP - Load VDP - Chargement VDP

LVDP

Syntaxe : LVDP
Opération : place un octet de la mémoire VDP dans A.
Adressage : implicite.
Registre etat : C à 0

Z positionné en fonction de la valeur lue.
N positionné en fonction de la valeur lue.

Exemple : LVDP

Observations : LVDP permet de lire la mémoire VDP. L'adresse de lecture devra être positionnée par un TRAP 9 ou un TRAP 10. Votre documentation VDP vous donnera les précisions utiles.

MNEMONIQUE	CODE
LVDP	D7

MOV - Move - déplace

Syntaxe : MOV source, destination
Opération : place le contenu de source dans destination
Adressage : double registre.
Registre état : C à 0
Z positionné selon la valeur déplacée

Exemple

: MOV A,B (met le contenu de A dans B)
: MOV R35,R105 (met le contenu R35 dans R105)
MOV R12,R2 (met 12 (décimal) dans R2)

Observations : MOV permet de transférer des valeurs entre registres, ou une valeur immédiate dans un registre.

MNEMONIQUE	CODE
MOV Rn,A	12
MOV Zn,A	22
MOV Rn,B	32
MOV Zn,B	42
MOV Rn,Rn	52
MOV Zn,Rn	62
MOV B,A	72

MOVD - Move double - Double déplacement

Syntaxe : MOVD source, destination
Opération : déplace une valeur 16 bits de la paire de registres source vers la paire de registres destination
Adressage : spécial :
MOVD Zn,Rn
MOVD Rn,Rn

MOVD Zn,Rn : CODE : poids fort : poids faible : d
MOVD Rn,Rn : CODE : s : d

Registre état : C à 0

Z positionné selon l'octet poids fort du mot déplacé
N positionné selon l'octet poids faible du mot déplacé

Exemple

: MOVD Z1234,R3 (met 1234 (hexa) dans R3)
: MOVD R3,R3 (déplace R4 et R5 dans R2 et R3)
MOVD Z1AB(B),R3 (place l'adresse indexée calculée dans R2 et R3)

Observations : MOVD Zn,Rn est utilisée pour initialiser une paire de registres utilisables pour l'adressage indirect.

MOVD Rn,Rn permet de transférer le contenu de 2 registres en une seule fois.
MOVD Zn(B),Rn permet de stocker une adresse indexée dans une paire de registres, pour utiliser plus tard un adressage indirect. Au moment de l'opération, le contenu du registre B sera ajouté à la valeur 16 bits de l'opérande Zn, et, le résultat sera placé dans la paire de registres Rn-1,Rn (poids fort dans Rn-1, poids faible dans Rn).

MNEMONIQUE	CODE
MOVD Zn,Rn	88
MOVD Rn,Rn	98
MOVD Zn(B),Rn	AB

MOV

MOV - Mov to/from peripheral - Déplacement de/vers un périphérique

Syntaxe : MOV source, destination
Opération : déplace le contenu de source dans destination
Adressage : registres périphériques.
Registre état : C à 0

Z positionné selon la valeur déplacée
N positionné selon la valeur déplacée

Exemple

: MOV P4, P2 (initialise la valeur du timer (A dans P2))
: MOV P4, B (lit une donnée périphérique dans B)

Observations : MOV est utilisée pour transférer des données depuis ou vers un périphérique. Au cours de ce type d'instruction, le périphérique est lu, si pour des raisons tenant au matériel (hardware), cette lecture est indésirable, il vous faudra utiliser STA avec une adresse mémoire désignant le périphérique. Cette adresse sera obtenue en ajoutant 100 (256) au numéro de périphérique (port).

MNEMONIQUE	CODE
MOV A, Pn	82
MOV B, Pn	92
MOV Pn, A	80
MOV Pn, B	91

MPY

MPY - Multiply - Multiplication

Syntaxe : MPY source, destination
Opération : source x destination -> A, B. Poids forts dans A
Adressage : double registre
Registre état : C à 0

Z positionné selon octet poids fort du résultat
N positionné selon octet poids fort du résultat

Exemple

: MPY R3, R4 (multiplie R3 par R4 et place le résultat dans A et B)

Observations : MPY effectue une multiplication 8 bits et place le résultat dans 16 bits (A et B). Une multiplication par une puissance de 2, peut être effectuée par des instructions de décalage (RLC).

La routine ci-dessous permet de multiplier un nombre de 16 bits (dans R2 et R3) par un nombre de 8 bits (dans A) Au retour le résultat est placé dans A, R2, R3.
Si dépass. capacité, bit 0 = 0 sinon bit 0 = 1.

```

MPY16x8
EDU $
PUSH B      sauvegarde des registres de travail
PUSH R4
MOV A, R4   copie A
MPY R3, A   A=A*R3 (poids fort) B=A*R3 (poids faible)
PUSH A      sauvegarde de A*R3
MOV B, R3   copie résultat A*R3 (poids faible)
MOV R4, A   restauration de A
MPY R2, A   A=A*R2 (poids fort) B=A*R2 (poids faible)
POP R2      récupérer dans R2 résultat de A*R3
ADD B, R2   R2 = (A*R3) + (A*R2)
ADC %0, A   transférer carry bit dans overflow byte
POP R4
POP B       restaurer les registres de travail
RETS
  
```

MNEMONIQUE	CODE
MPY Rn, A	1C
MPY %n, A	2C
MPY Rn, B	3C
MPY Rn, Rn	4C
MPY %n, B	5C
MPY B, A	6C
MPY %n, Rn	7C

NOP

NOP - No operation - Pas d'opération

Syntaxe : NOP
Opération : le PC passe à l'instruction suivante.
Adressage : implicite.
Registre état : non affecté

Exemple : NOP

Observations : NOP est utile comme instruction de remplissage, il permet alors de compléter ou modifier le programme directement en langage machine (PATCH,S).

MNEMONIQUE	CODE
NOP	00

OR

OR - Or - OU logique

Syntaxe : OR source,destination
Opération : OU logique de source et destination -> destination
Adressage : double registre.
Registre état : C à 0
Z positionné selon le résultat du OU logique
N positionné selon le résultat du OU logique

Exemple : OR %XOF,A (met à 1 les 4 bits de poids faible de A).

Observations : OR effectue un OU logique sur chacun des 8 bits des 2 opérandes.

Table de décision du OU logique :

source	destination	destination (résultat)
0	0	0
0	1	1
1	0	1
1	1	1

MNEMONIQUE	CODE
OR Rn,A	14
OR %n,A	24
OR Rn,B	34
OR Rn,Rn	44
OR %n,B	54
OR B,A	64
OR %n,Rn	74

DRP - Or peripheral register - OU logique avec registres périphériques

```
Syntaxe      : ORP source,destination
Operation    : OU logique de source et destination
Adresse      : registres périphériques.
Registre état : C à 0
```

```

Exemple : DRP %01,P6      (met à 1 le bit 0 de P6 (port B))
          Z positionné selon le résultat du OU logique
          N positionné selon le résultat du OU logique

```

```
Exemple : DRP %>01,F6 (met à 1 le bit 0 de P6 (port B))
```

Observations : Oup permet de mettre à 1 chacun des bits d'un registre périphérique (port).

Il se peut que l'instruction ne fonctionne pas pour des périphériques ayant des fonctions différentes en lecture et en écriture.

MEMORIQUE	CODE
ORP. A', Fm	84
ORP. B', Fm	94
ORP. Zn, Fm	A4

POP - POP from stack - Extraction d'une valeur de la pile

Syntaxe	
Opération	
POP destination	POP destination
Place la valeur	située au sommet de la pile dans la des-
truction, puis	truction, puis
dirigée de la	dirigée de la
contenu du	contenu du
pointeur de	pointeur de

```

: simple registre.
Adresseage :
Registre etat : C à 0
2 positionné selon la valeur récupérée

```

Registre etat : C à 0
Positionné selon la valeur récupérée

positionné selon la valeur récupérée

Example: POP R32 ou POP SI

Observations : La pile peut être utilisée pour sauvegarder ou passer des données, par exemple, dans des sous-programmes ou dans des routines de service d'interruptions.

POP récupérer la donnée au sommet de la pile.
POP ST charge le registre ETAT à partir de la pile.

MEMORIQUE		CODE
PDP A		B9
PDP B		C9
PDP Rn		D9
PDP ST		08

PUSH

PUSH - PUSH on stack - Mise sur la pile

Syntaxe : PUSH source
Opération : Augmente le pointeur de pile d'une unité, et, place le contenu de source sur la pile.
Adressage : simple registre.
Registre état : C à 0

Z positionné selon la valeur placée sur la pile
N positionné selon la valeur placée sur la pile

Exemple : PUSH A ou PUSH ST

Observations : La pile est utilisée pour sauvegarder des données, par exemple, dans des sous-programmes ou dans des routines de service d'interruptions.
L'instruction PUSH place une valeur dans la pile.

-----	CODE
-----	-----
MEMORIQUE	
-----	-----
PUSH A	B8
PUSH B	C8
PUSH Rn	D8
PUSH ST	OE
-----	-----

RETI

RETI - Return from interrupt - Retour d'interruption

Syntaxe : RETI
Opération : charge le PC avec la valeur contenue au sommet de la pile
diminue de 2 (PC sur 16 bits) le pointeur de pile, puis, charge le registre d'état avec la valeur contenue sur la pile, et, diminue de 1 le pointeur de pile.

Adressage : implicite.
Registre état : chargé à partir de la valeur retirée de la pile.

Exemple : RETI

Observations : C'est la dernière instruction d'une routine de service d'une interruption. Elle restaure le registre état à sa valeur d'avant interruption, puis, retourne au programme interrompu, là où il en était au moment de l'interruption.

-----	CODE
-----	-----
MEMORIQUE	
-----	-----
RETI	0B
-----	-----

RETS

RETS - Return from subroutine - Retour de sous-programme

Syntaxe : RETS
Opération : charge le PC avec la valeur contenue au sommet de la pile et diminue de 2 (PC sur 16 bits) le pointeur de pile.
Adressage : implicite.
Registre état : non affecté.

Exemple : RETS

Observations : C'est la dernière instruction d'un sous-programme, son exécution permet de revenir à l'instruction qui suit le CALL.

MNEMONIQUE	CODE
RETS	0A

RL

RL - Rotate left - rotation gauche

Syntaxe : RL destination
Opération : effectue une rotation à gauche d'un bit de destination, tous les bits se déplacent, le bit b7 passe dans carry et dans b0 de destination.
Adressage : simple registre.
Registre état : C égal au bit 7 de destination avant rotation
Z positionné selon le résultat de la rotation
N positionné selon le résultat de la rotation

Exemple : RL R102

Observations : Soit B qui contient >93, si RL B après l'opération, le registre B contient >27

MNEMONIQUE	CODE
RL A	BE
RL B	CE
RL Rn	DE

RLC

RLC - Rotate left through carry- rotation gauche par la retenue

Syntaxe

Opération :

: RLC destination
: effectue une rotation à gauche d'un bit de destination, tous les bits se décalent, carry passe dans le bit b0, le bit b7 passe dans carry.

Adressage :

: simple registre.
Registre état : C égal au bit 7 de destination avant rotation
Z positionné selon le résultat de la rotation
N positionné selon le résultat de la rotation

Exemple

: RLC R102

Observations

: Soit B qui contient >93, et le bit C à 0, si RLC B, après l'opération, le registre B contient >26 et C contient 1. La rotation gauche multiplie par 2, donc plusieurs rotations permettent de multiplier par des puissances de 2. Attention toutefois au contenu du bit Carry.

```

+-----+
+<---| C |<---| b7 | b6 | b5 | b4 | b3 | b2 | b1 | b0 |<---+
+-----+

```

MNEMONIQUE		CODE
RLC A		BF
RLC B		CF
RLC Rn		DF

RR

RR - Rotate right - rotation droite

Syntaxe

Opération :

: RR destination
: effectue une rotation à droite d'un bit de destination, tous les bits se décalent, le bit b0 passe dans carry et dans b7 de destination.

Adressage :

: simple registre.
Registre état : C égal au bit 0 de destination avant rotation
Z positionné selon le résultat de la rotation
N positionné selon le résultat de la rotation

Exemple

: RR R102

Observations

: Soit B qui contient >93, si RR B, après l'opération, le registre B contient >C9 et le bit Carry est positionné

```

+-----+
+<---| C |<---| b7 | b6 | b5 | b4 | b3 | b2 | b1 | b0 |<---+
+-----+

```

MNEMONIQUE		CODE
RR A		BC
RR B		CC
RR Rn		DC

RRC - Rotate right through carry-rotation droite par la retenue

Exempt

Observations

MEMORIQUE	CODE
RAC A	BD
RAC B	CD
RAC Rn	DD

SBB - Subtract with borrow - Soustraction avec retenue

Example

Observations

MEMORIQUE	CODE
SBB γ_n, A	1B
SBB γ_n, A	2B
SBB R_n, B	3B
SBB R_n, R_n	4B
SBB γ_n, B	5B
SBB B, A	6B
SBB γ_n, R_n	7B

SETC -Set carry bit - Mise à un du bit C

SETC -Set carry bit - Mise à un du bit C

- SETC

Opération : mise à un du bit C du registre d'état.

Addressage : implicite.

Registre etat : C 4 1

0142Z

Example : SETC

: SETC

Observations

est utilisée pour mettre à un le bit carry avant une instruction arithmétique ou de décalage registre.

MEMORIQUE	CODE
SETC	07

STA - Store A register - Stockage du registre A

Syntax : STA:destination

Opération : place le contenu de A dans destination

Adressage : tous modes étendus.

Registretat : C a 0

Z positionné selon la valeur déplacée
N positionné selon la valeur déplacée

Positionné selon la valeur déplacée

Example

STA Adresse	STA Adresse(B)	STA *Register
00000000	00000000	00000000
00000001	00000001	00000001
00000002	00000002	00000002
00000003	00000003	00000003
00000004	00000004	00000004
00000005	00000005	00000005
00000006	00000006	00000006
00000007	00000007	00000007
00000008	00000008	00000008
00000009	00000009	00000009
0000000A	0000000A	0000000A
0000000B	0000000B	0000000B
0000000C	0000000C	0000000C
0000000D	0000000D	0000000D
0000000E	0000000E	0000000E
0000000F	0000000F	0000000F
00000010	00000010	00000010
00000011	00000011	00000011
00000012	00000012	00000012
00000013	00000013	00000013
00000014	00000014	00000014
00000015	00000015	00000015
00000016	00000016	00000016
00000017	00000017	00000017
00000018	00000018	00000018
00000019	00000019	00000019
0000001A	0000001A	0000001A
0000001B	0000001B	0000001B
0000001C	0000001C	0000001C
0000001D	0000001D	0000001D
0000001E	0000001E	0000001E
0000001F	0000001F	0000001F
00000020	00000020	00000020
00000021	00000021	00000021
00000022	00000022	00000022
00000023	00000023	00000023
00000024	00000024	00000024
00000025	00000025	00000025
00000026	00000026	00000026
00000027	00000027	00000027
00000028	00000028	00000028
00000029	00000029	00000029
0000002A	0000002A	0000002A
0000002B	0000002B	0000002B
0000002C	0000002C	0000002C
0000002D	0000002D	0000002D
0000002E	0000002E	0000002E
0000002F	0000002F	0000002F
00000030	00000030	00000030
00000031	00000031	00000031
00000032	00000032	00000032
00000033	00000033	00000033
00000034	00000034	00000034
00000035	00000035	00000035
00000036	00000036	00000036
00000037	00000037	00000037
00000038	00000038	00000038
00000039	00000039	00000039
0000003A	0000003A	0000003A
0000003B	0000003B	0000003B
0000003C	0000003C	0000003C
0000003D	0000003D	0000003D
0000003E	0000003E	0000003E
0000003F	0000003F	0000003F
00000040	00000040	00000040
00000041	00000041	00000041
00000042	00000042	00000042
00000043	00000043	00000043
00000044	00000044	00000044
00000045	00000045	00000045
00000046	00000046	00000046
00000047	00000047	00000047
00000048	00000048	00000048
00000049	00000049	00000049
0000004A	0000004A	0000004A
0000004B	0000004B	0000004B
0000004C	0000004C	0000004C
0000004D	0000004D	0000004D
0000004E	0000004E	0000004E
0000004F	0000004F	0000004F
00000050	00000050	00000050
00000051	00000051	00000051
00000052	00000052	

Observations

STA est un *idée* pour stocker une *value* n'importe où en mémoire adressable. L'adresse *direct* permet d'accéder directement à une variable en mémoire. L'adresse *indirect* permet de gérer des tables, quant à l'adresse *index*, il permet de gérer des tables importantes. DJNZ associée à ces 2 derniers modes d'adressage, permet de créer des boucles de programme de gestion de table.

MEMORIQUE	CODE
STA @n	BB
STA *Rn	9B
STA @n(B)	AB

STSP - Store stack pointer - Stockage du pointeur de pile

STSP

Syntaxe

: STSP

Addressed to:

Préciser contenu du pointeur de pile dans B.
:: implicite.

Registre

: non affected

Example

: STSP

Observations

Cette instruction peut être utilisée pour connaître la taille de la pile. L'adresse indiquée permettra de lire des valeurs dans la pile, par exemple :

```
LDA @0000(B) <- lecture sommet de la pile
LDA @FFFF(B) <- lecture poste précédent
```

MNEMONIQUE	CODE
STSP	3009

SUB - Subtract - Soustraction

SILVER

Syntaxe

```

: destination - source -> destination

```

Uppel
Adressage

Adresse : double registre

Requiste

Regras de posicionamento segundo o resultado

Positionné selon le résultat

Example

Exemple : SUB R19,B soustrait contenu de B du contenu de R19 et place le résultat dans B

Observations : SUB est utilisée pour les soustractions en complément à 2.

MEMORIQUE	CODE
SUB Rn, A	1A
SUB Zn, A	2A
SUB Rn, B	3A
SUB Rn, n	4A
SUB Zn, B	5A
SUB B, A	6A
SUB Zn, n	7A

TRAP

TRAP - Trap to subroutine - Appel vectorisé de sous-programme

Syntaxe : TRAP numéro (numéro compris entre 0 et 23)
Opération : sauvegarde le PC sur la pile, puis, augmente de 2 unités le pointeur de pile, et, saute au sous-programme dont l'adresse est spécifiée par le numéro qui suit TRAP.
Adressage : implicite.
Registre état : non affecté.

Exemple

Observations : 1. Opérande est un numéro de vecteur. La documentation du moniteur vous donne la liste des 'TRAP' utiles ainsi que leur action.
Description de la table des vecteurs :

>FFD0 (65488) ->	Adresse poids fort	TRAP 23
>FFD1 (65489) ->	Adresse poids faible	TRAP 23
>FFFF (65535) ->	Adresse poids fort	TRAP 0
>FFFF (65535) ->	Adresse poids faible	TRAP 0

MNEMONIQUE	CODE
TRAP 23	E8
TRAP 22	E9
TRAP 21	EA
TRAP 20	EB
TRAP 19	EC
TRAP 18	ED
TRAP 17	EE
TRAP 16	EF
TRAP 15	F0
TRAP 14	F1
TRAP 13	F2
TRAP 12	F3
TRAP 11	F4
TRAP 10	F5
TRAP 9	F6
TRAP 8	F7
TRAP 7	F8
TRAP 6	F9
TRAP 5	FA
TRAP 4	FB
TRAP 3	FC
TRAP 2	FD
TRAP 1	FE
TRAP 0	FF

TSTA

TSTA - Test A register - Test du registre A

Syntaxe : TSTA
Opération : positionne N et Z en fonction du contenu de A.
Adressage : implicite.
Registre état : C à 0
Z positionné selon le contenu de A
N positionné selon le contenu de A

Exemple

Observations : TSTA positionne les bits du registre état en fonction du contenu de A. Similaire à l'instruction CLRC.

MNEMONIQUE	CODE
TSTA	B0

TSTB

TSTB - Test B register - Test du registre B

Syntaxe : TSTB
Opération : positionne N et Z en fonction du contenu de B.
Adressage : implicite
Registre état : C à 0
Z positionné selon le contenu de B
N positionné selon le contenu de B

Exemple

: TSTB

Observations : TSTB positionne les bits du registre état en fonction du contenu de B. Similaire à l'instruction XCHB B.

MNEMONIQUE	CODE
TSTB	C1

WVDP

WVDP - Write to VDP - Ecrirure en mémoire VDP

Syntaxe : WVDP source
Opération : Mouvement d'un octet de source en mémoire VDP.
Adressage : périphérique.
Registre état : C à 0
Z positionné selon la valeur déplacée
N positionné selon la valeur déplacée

Exemple

: WVDP A WVDP B WVDP %12

Observations : WVDP permet d'écrire en mémoire VDP. L'adresse où sera écrite la valeur dépend du TRAP B, TRAP 9, TRAP 10 qui précède l'instruction VDP.

WVDP A est équivalent à MOV A,P46
WVDP B est équivalent à MOV B,P46
WVDP %12 est équivalent à MOV %12,P46

MNEMONIQUE	CODE
WVDP A	82
WVDP B	92
WVDP %n	A2

XCHB

XCHB - Exchange with B register - Echange avec le registre B

Syntaxe : XCHB destination
Opération : échange les contenus respectifs de B et de destination
Adressage : simple registre.
Registre état : C à 0

Z positionné selon le contenu initial de B
N positionné selon le contenu initial de B

Exemple

: XCHB A XCHB R3

Observations : XCHB est utilisée pour échanger le contenu d'un registre quelconque avec B, et, ce, sans zone intermédiaire.
XCHB B est identique à TSTB.

mnemonic	code
XCHB A	B6
XCHB B	D6
XCHB Rn	D6

XOR

XOR - Exclusive or - OU exclusif

Syntaxe : XOR source, destination
Opération : OU exclusif de source et destination -> destination
Adressage : double registre.
Registre état : C à 0

Z positionné selon le résultat du OU exclusif
N positionné selon le résultat du OU exclusif

Exemple

: XOR %1,R2 (change d'état le bit b0 de R2).

Observations : XOR effectue un OU exclusif sur chacun des 8 bits des 2 opérandes.
Si un bit destination a besoin d'être inversé, il suffit d'un XOR avec le bit correspondant du source à 1.

Table de décision du OU exclusif :

source	destination	destination (résultat)
0	0	0
0	1	1
1	0	1
1	1	0

mnemonic	code
XOR Rn,A	15
XOR %n,A	25
XOR Rn,B	35
XOR Rn,Rn	45
XOR %n,B	55
XOR B,A	65
XOR %n,Rn	75

XORP - Exclusif OR périphéral - OU exclusif périphérique

Syntaxe : XORP source, destination
 Opération : DU exclusif de source et destination -> destination
 Adressage : registres périphériques.
 Registre état : C à 0

Exemple : XORP %>01,P6 (change d'état le bit 0 de P6 (port B))

Observations : XORP inverse l'état des bits du registre périphérique en destination.
 Les bits à inverser seront mis à 1 dans source.

----- MNEMONIQUE -----	
XORP A,Pn	85
XORP B,Pn	95
XORP %n,Pn	AS

8.5 LES MACRO-INSTRUCTIONS

8.5.1 Généralités

Le langage MACRO, permet de simplifier la programmation. Les définitions de macros permettent de stocker un groupe d'instructions, qui sera restituée au moment de l'assemblage, grâce au nom de la macro placé dans le champ instruction.

Les définitions de macros peuvent être stockées dans une bibliothèque des macros, puis, appelées au moment de l'assemblage par l'ordre COPY.

8.5.2 Les Macros 'in-line'

Se sont les plus simples, elles forcent l'assembleur à relire, sous le contrôle d'un compteur ou d'une liste de texte, le corps de la macro, et, à effectuer l'assemblage sur ce corps.

Ces macros se composent des groupes REPT-ENDM, IRPC-ENDM et IRP-ENDM.

Le groupe REPT-ENDM est écrit comme une séquence d'instructions assembleur, débutant par le pseudo opérateur REPT, et se terminant par le pseudo opérateur ENDM. Sa forme est la suivante :

```

Label      REPT      valeur
            instruction
            .....
            ENDM

```

Le label est facultatif. La valeur non signée qui suit REPT représente le nombre d'expansions de la macro.

Exemple :

```

        BIDON SET 3
        BIDON SET BIDON+1
        ENDM

```

```

Donnera à l'assemblage : 0000 0000 * BIDON SET 0
                        0000 01 * BIDON SET BIDON+1
                        0001 02 * BIDON SET BIDON+1
                        0002 * BIDON SET BIDON+1
                        0002 03 * BIDON SET BIDON+1

```

Le groupe **IRPC-ENDM** provoque l'assemblage répétitif du corps de la macro sous le contrôle d'une liste de caractères. Sa forme est la suivante :

```

label  IRPC  Identificateur,liste de caractères
instruction
.....
ENDM

```

Le label est facultatif. A chaque passage, à l'apparition de l'identificateur dans le corps de la macro, MAX substitue le caractère associé.

Exemple :

```

label  IRPC  X,'AZERT'
LAB\X  BYTE  '\X'
ENDM
IRPC  Y,FLASH
BYTE  '\Y'+>80
ENDM

```

```

Donnera à l'assemblage : 0000 41  LABA  BYTE  'A'
                        0001 5A  LABZ  BYTE  'Z'
                        0002 45  LABE  BYTE  'E'
                        0003 52  LABR  BYTE  'R'
                        0004 54  LABT  BYTE  'T'
                        0005 40  LAB  BYTE  ' '
                        0006 C6  BYTE  'F'+>80
                        0007 CC  BYTE  'L'+>80
                        0008 C1  BYTE  'A'+>80
                        0009 D3  BYTE  'S'+>80
                        000A C8  BYTE  'H'+>80

```

Le groupe **IRP-ENDM** provoque l'assemblage répétitif du corps de la macro sous le contrôle d'une liste d'éléments. Sa forme est la suivante :

```

label  IRP  Identificateur,<e1,e2,e3,...en>
instruction
.....
ENDM

```

Le label est facultatif. A chaque passage, à l'apparition de l'identificateur dans le corps de la macro, MAX substitue la valeur élément jusqu'à la rencontre du caractère >.

Exemple :

```

label  IRP  E,<INIT,SET,PUT,FIN>
BR  @E\
ENDM
INIT  EQU  $
GET  EQU  $
PUT  EQU  $
FIN  EQU  $

Donnera à l'assemblage : 0000 BC000C  BR  @INIT
                        0003 BC000C  BR  @SET
                        0006 BC000C  BR  @PUT
                        0009 BC000C  BR  @FIN
                        000C 000C  = INIT  EQU  $
                        000C 000C  = GET  EQU  $
                        000C 000C  = PUT  EQU  $
                        000C 000C  = FIN  EQU  $

```

8.5.3 Les Macros mémorisées

Les macros de ce type permettent au programmeur de créer une séquence prototype, pour l'inclure à différentes places du processus d'assemblage. Le traitement de macro consiste simplement à manipuler du texte au moment de l'assemblage. Le prototype d'une macro stockée, est donné par le corps de la macro, précédé par le pseudo opérateur **MACRO**, et, terminé par **ENDM**.

Sa forme est la suivante :

```

nom de macro  MACRO p1,p2,p3...pn
instruction
.....
ENDM

```

Le nom de la macro est obligatoire car, il permet de retrouver la macro lors de l'appel. Le corps de la macro est stocké dans la mémoire, son expansion n'étant effectuée que lors de l'appel, et ce, à la rencontre d'une instruction du type suivant :

```
nom de la macro  p1,p2,p3...pn
```

A chaque apparition des paramètres, MAX les remplace par la valeur des paramètres d'appel. Les paramètres sont positionnels, la valeur d'un paramètre omis n'est pas 0, mais, une chaîne de longueur nulle.

L'opérateur **NUL**, employé comme dernier opérateur d'une expression, permet de tester un paramètre vide. C'est un opérateur unaire produisant une valeur VRAI si son argument à une longueur 0.

MAX permet l'imbrication des définitions de macros, seule, la taille de la mémoire peut limiter cette imbrication.

Exemple simple d'écriture de macros :

```

AFF EQU >CB00
DISPL EQU 4
*
SAVE MACRO
  PUSH B
  PUSH A
  ENDM
*
RESTOR MACRO
  POP A
  POP B
  ENDM
*
WCHAR MACRO
  MOV A,%'\A',A
  MOV %DISPL,B
  CALL @AFF
  ENDM
*
SAVE
WCHAR H
WCHAR I
RESTOR
RETS

```

provoquera le généré suivant :

```

PUSH B
PUSH A
MOV %'\A',A
MOV %DISPL,B
CALL @AFF
MOV %'\A',A
MOV %DISPL,B
CALL @AFF
POP A
POP B
RETS

```

Exemple d'utilisation de l'opérateur NUL :

```

PARAM MACRO A
*---> \A\ PARAMETRE(S)
ENDM
TSTNUL MACRO
  CTR SET 0
  IF NOT NUL \P1\
    MOV %P1,R121
    SET CTR+1
  ENDIF
  IF NOT NUL \P2\
    MOV %P2,R122
    SET CTR+1
  ENDIF
  IF NOT NUL \P3\
    MOV %P3,R123
    SET CTR+1
  ENDIF
  NEPARAM %CTR
ENDM
TSTNUL 11,,13
TSTNUL 12
TSTNUL 1
END

```

provoquera le généré suivant :

```

0000 0000 * CTR SET 0
0000 IF NOT NUL 11
0000 720B79 MOV %11,R121
0003 0001 * CTR SET CTR+1
0003 ENDF
0003 IF NOT NUL
0003 MOV %R122
0003 SET CTR+1
0003 ENDF
0003 IF NOT NUL 13
0003 720D7B MOV %13,R123
0006 0002 * CTR SET CTR+1
0006 ENDF
0006 *---> 2 PARAMETRE(S)
0006 * CTR SET 0
0006 IF NOT NUL 12
0006 720C79 MOV %12,R121
0009 0001 * CTR SET CTR+1
0009 ENDF
0009 IF NOT NUL
0009 MOV %R122
0009 SET CTR+1
0009 ENDF
0009 IF NOT NUL
0009 MOV %R123
0009 SET CTR+1
0009 ENDF
0009 *---> 1 PARAMETRE(S)

```

```

0009 0000 * CTR SET 0
0009 IF NOT NULL
0009 MOV %R121
0009 SET CTR+1
0009 CTR
0009 IF
0009 ENDIF
0009 MOV NOT NULL
0009 %R122
0009 SET CTR+1
0009 CTR
0009 IF
0009 ENDIF
0009 MOV NOT NULL
0009 %R123
0009 SET CTR+1
0009 CTR
0009 IF
0009 ENDIF
0009 * ---> 0 PARAMETRE(S)
0009 END

```

Exemple d'appel d'une macro stockée dans une bibliothèque :

Soit la macro suivante (stockée sur CRAM)

```

DEBUT MACRO PGM,VERS,AUT,DATE
* *****
* PROGRAMME : VPGM\
* VERSION : VVERSV
* AUTEUR : VAUTV
* DATE : VDATEV
* *****
ENDM

```

Soit le programme suivant

```

TEST EQU $
COPY C:DEBUT.MAC
DEBUT DEMOPROG,'01.00','EXEL MAX','21/07/86'
BYTE '1'
END

```

Provoquera le généré suivant :

```

0000 0000 = TEST EQU $
0000 COPY C:DEBUT.MAC
* *****
* PROGRAMME : DEMOPROG
* VERSION : 01.00
* AUTEUR : EXEL MAX
* DATE : 21/07/86
* *****
0000 31 BYTE '1'
0001 END

```

Exemple de définition imbriquée de macro :

```

LOCAL MACRO A
CLAB SET 0
LOCAL MACRO B
\B\ SET CLAB+1
CLAB ENDM
LOCAL \A\
ENDM
* LABEL MACRO A
LVA\ ENDM
* INSTR MACRO PART1,PART2
\PART1\ \PART2\
ENDM

```

```

* TIME MACRO SECOND
LOCAL BIDON INSTR 'BR @',%BIDON
TIMER
* RETS LABEL %BIDON
MACRO A %A\ SHL 4,TEMPO
MOV @TIMER
CALL @TIMER
ENDM
TIME \SECOND\
ENDM
TIMER 4
TIMER 2

```

provoquera le généré suivant :

```

TIMER BR @L0
* RETS
L0 MOV %4 SHL 4,TEMPO
CALL @TIMER
MOV %2 SHL 4,TEMPO
CALL @TIMER

```

La macro TIME permet d'attendre un certain laps de temps. Afin de limiter le généré, le 1^{er} appel à cette macro créera une routine ainsi que le branchement à cette routine, tandis que les appels ultérieurs ne généreront que le branchement. Les macros LOCAL, LABEL, et, INSTR permettent de définir des labels locaux.

8.5.4 Conventions d'évaluation des paramètres des Macros

Les espaces précédant le paramètre sont défaits.

Le premier caractère du paramètre est évalué.

Si le premier caractère est un indicateur de chaîne ' ', le paramètre prend la valeur de la chaîne, quotes exclues (sauf double ').

Si le premier caractère est '<', le paramètre prend la valeur de la chaîne jusqu'à la rencontre de '>'.

Si le premier caractère est '%', l'identificateur qui suit est recherché dans la table des symboles, et, sa valeur, traduite sous forme de chaîne de caractères est prise par l'argument.

LE MODULE OBJET ISSU DE L'ASSEMBLAGE

Le fichier issu de l'assemblage est un fichier ASCII éditiable par l'EDITEUR de MAX, il se compose de TIGs et de données provenant de votre programme.

Si vous avez à effectuer une correction mineure dans votre programme, vous pouvez modifier directement le résultat de l'assemblage, ce qui vous permet de ne pas réassembler, et donc de gagner du temps.

Attention toutefois à ne pas oublier de corriger le source en prévision d'un futur assemblage.

Soit le source assemblé suivant :

```
0000      0000      1F42      = ADDRESS      IDT      'DEMOPROG'
0000      0000      0000      = NULL          EQU      >1F42
0000      0000      5200      = NULL          MOV      >NULL,B
0002      8A1F42      0005      ADD0010      LDA      @ADDRESS
0005      ADD0010      0008      E201      JEQ      ZON(B)
0008      E201      000A      000A      = FIN      EQU      LABEL
000A      0A      000B      000B      = LABEL      EQU      $
000B      000B      000B      AED010      STA      ZON(B)
000E      E0FA      0010      010203      JMP      FIN
0010      010203      ZON      BYTE      1,2,3
0013      END
```

Voici le contenu du fichier résultant de l'assemblage :

```
KD013DEMOPROG000000B5200*8AB1F42*ADDC0010B
E201*0A*ABCD0010BFFFF      MAX1.6
BE0FA*01B02038FFFF      MAX1.6
:      MAX Version 1.6 @1986 EXELvision
```

Liste des tags :

```
K xxxx Longueur du programme
A xxxx Adresse relative du programme (par rapport au début)
* xx Octet à charger
B xxxx Mot à charger
C xxxx Mot à reloger puis à charger
7 xxxx Checksum à vérifier
8 xxxx Checksum à ne pas vérifier
F Fin de ligne
: Fin de module
```

A noter après les 4 octets indiquant la longueur du programme, le nom du module (8 octets) tel qu'il a été donné par IDT. Si le pseudo-opérateur IDT est absent, le module aura comme nom : NO\$IDT.

TABLE DE CONVERSION DECIMAL-HEXADECIMAL

Utilisez la table ci-après pour convertir des nombres décimaux en nombres hexadécimaux et inversement.

Conversion décimal -> hexadécimal :

14000 = >36B0 car

14000 - 12288 -> >3

= 1712

- 1536 -> >6

= 176

- 176 -> >B

= 0 -> >0

Conversion hexadécimal -> décimal :

>36B0 = 14000 car

12288 -> >3

+ 1536 -> >6

+ 176 -> >B

+ 0 -> >0

= 14000

3	2	1	0
H DEC	H DEC	H DEC	H DEC
0 0	0 0	0 0	0 0
1 4096	1 256	1 16	1 1
2 8192	2 512	2 32	2 2
3 12288	3 768	3 48	3 3
4 16384	4 1024	4 64	4 4
5 20480	5 1280	5 80	5 5
6 24576	6 1536	6 960	6 6
7 28672	7 1792	7 112	7 7
8 32768	8 2048	8 128	8 8
9 36864	9 2304	9 144	9 9
A 40960	A 2560	A 160	A 10
B 45056	B 2816	B 176	B 11
C 49152	C 3072	C 192	C 12
D 53248	D 3328	D 208	D 13
E 57344	E 3584	E 224	E 14
F 61440	F 3840	F 240	F 15

TABLEAU RECAPITULATIF DES INSTRUCTIONS DU TMS 7000

CODE	SYNTAXE	TYPE	PAGE
ADC	ADC source,destination	arithmétique	22
ADD	ADD source,destination	arithmétique	22
AND	AND source,destination	logique	23
ANDP	ANDP source,destination	périphérique	24
BR	BR destination	branchement	25
BRJ0	BRJ0 source,destination,déplacement	branchement	26
BRJ0P	BRJ0P source,destination,déplacement	branchement	27
BRJZ	BRJZ source,destination,déplacement	périphérique	28
BRJZP	BRJZP source,périphérique,déplacement	branchement	29
CALL	CALL destination	périphérique	30
CLR	CLR destination	branchement	31
CLRC	CLRC	logique	32
CMP	CMP source,destination	comparaison	33
CMPA	CMPA source	comparaison	34
DAC	DAC source,destination	arithmétique	35
DEC	DEC destination	arithmétique	36
DECD	DECD destination	arithmétique	37
DINT	DINT	contrôle	38
DJNZ	DJNZ source,déplacement	contrôle	39
EINT	EINT	branchement	40
IDLE	IDLE	contrôle	41
INC	INC déplacement	arithmétique	42
INV	INV déplacement	arithmétique	43
JC	JC déplacement	arithmétique	44
JER	JER déplacement	branchement	45
JGE	JGE déplacement	branchement	45
JGT	JGT déplacement	branchement	45
JHS	JHS déplacement	branchement	45
JL	JL déplacement	branchement	45
JLT	JLT déplacement	branchement	45
JMP	JMP déplacement	branchement	45
JN	JN déplacement	branchement	45
JNC	JNC déplacement	branchement	45
JNE	JNE déplacement	branchement	45
JNZ	JNZ déplacement	branchement	45
JP	JP déplacement	branchement	45
JPZ	JPZ déplacement	branchement	45
JZ	JZ déplacement	branchement	45
LDA	LDA source	mouvement	47
LDSP	LDSP	mouvement	48
LDVP	LDVP	périphérique	49
MOV	MOV source,destination	mouvement	50

(1/2)

CODE	SYNTAXE	TYPE	PAGE
MOVD	MOVD source,destination	mouvement	51
MOV	MOV source,destination	périphérique	52
MPV	MPV source,destination	arithmétique	53
NOP	NOP	contrôle	54
OR	OR source,destination	logique	55
ORP	ORP source,destination	périphérique	56
POP	POP destination	mouvement	57
PDP	PDP destination	destination	58
PUSH	PUSH source	branchement	59
RETI	RETI	branchement	60
RETS	RETS	décalage	61
RL	RL destination	décalage	62
RLC	RLC destination	décalage	63
RR	RR destination	décalage	64
RRC	RRC destination	décalage	65
SBB	SBB source,destination	arithmétique	66
SETC	SETC	contrôle	67
STA	STA destination	mouvement	68
STP	STP	mouvement	69
SUB	SUB source,destination	arithmétique	70
TRAP	TRAP numéro	branchement	71
TSTA	TSTA	comparaison	72
TSTB	TSTB	comparaison	73
WVDP	WVDP source	périphérique	74
XCHB	XCHB destination	mouvement	75
XDR	XDR source,destination	logique	76
XDRP	XDRP source,destination	périphérique	76

(2/2)

Tri bulle d'une table de 150 octets

FLAG	EQU	R2	Si égal à 1 => échange de caractères
*			
SORT	CLR	FLAG	Remise à zéro de l'indicateur d'échange
	MOV	%149,B	Registre B sur dernier caractère d'échange
LOOP1	LDA	@TABLE(B)	Chargement d'un caractère de table
	CMPL	@TABLE-1(B)	Comparaison avec le précédent
	JL	LOOP2	Si plus petit => saut
	INC	FLAG	1 dans l'indicateur
	PUSH	A	sauvegarde de A sur la pile
	LDA	@TABLE-1(B)	Echange des 2 caractères (1ere partie)
	STA	@TABLE(B)	-----
	POP	A	Récupération de la valeur sauvegardée
LOOP2	STA	@TABLE-1(B)	Echange des 2 caractères (2eme partie)
	EQU	*	
DWJZ	B,LOOP1		Boucle jusqu'à ce que la table soit triée
BTJZ	%FT,FLAG,SORT		Si échange => re-balayer la table

Multiplication de 2 nombres de 16 bits chacun

[illegible]

Tri bulle d'une table de 150 octets

FLAG	EQU	R2	Si égal à 1 => échange de caractères
*			
SORT	CLR	FLAG	Remise à zéro de l'indicateur d'échange
	MOV	%149, B	Registre B sur dernier caractère de table
LOOP1	LDA	@TABLE(B)	Chargement d'un caractère dans A
	CMPL	@TABLE-1(B)	Comparaison avec le précédent
	JL	LOOP2	Si plus petit => saut
	INC	FLAG	1 dans l'indicateur
	PUSH	A	sauvegarde de A sur la pile
	LDA	@TABLE-1(B)	Echange des 2 caractères (1ere partie)
	STA	@TABLE(B)	-----
	POP	A	Récupération de la valeur sauvegardée
LOOP2	STA	@TABLE-1(B)	Echange des 2 caractères (2eme partie)
	EQU	*	
DWJZ	B, LOOP1		Boucle jusqu'à ce que la table soit triée
BTJ0	%FT, FLAG, SORT		Si échange => re-balayer la table

Multiplication de 2 nombres de 16 bits chacun

[illegible]

TABLEAU DES MESSAGES D'ERREURS A L'ASSEMBLAGE

MESSAGE	SIGNIFICATION
String too long	Chaine trop longue, tronquée
Unmatched < >	Il n'y a pas autant de < que de >
Unmatched ()	Il n'y a pas autant de (que de)
Expression too complex	Expression trop complexe
Invalid expression	Expression non conforme
Invalid operator	Opérateur non conforme
Operator missing	Opérateur absent
Syntax error	Erreur de syntaxe
Undefined symbol	Symbole non défini
Symbol table overflow	La table des symboles est trop petite
Symbol too long	Symbole trop grand, tronqué
Too many operand	Trop d'opérandes
Operand missing	Manque opérande(s)
Invalid operand	Opérande non conforme
Displacement too big	Déplacement trop grand
Invalid index	Le registre index est obligatoirement (B)
Duplicate definition	Définition multiple
Pass 1/Pass 2 conflict	Erreur due à des erreurs précédentes
Too many IF	Trop de IF
Too many ELSE	Trop de ELSE
Too many ENDIF	Trop de ENDIF
Too many ENDM	Trop de ENDM
Unknown instruction	Instruction inconnue (ou MACRO inconnue)
ENDM missing	Manque ENDM
ENDIF missing	Manque ENDIF
Memory full	La mémoire VDP est pleine