

Langage Assembleur : les bases

.1. Introduction

Dire que « le langage assembleur est simple » a sa part de vérité. Son exécution requiert peu de mémoire et ses instructions sont, pour la plupart, de bas niveau. Alors pourquoi il a la réputation d'être difficile ?

Voici un programme simple en assembleur (masm) d'un programme qui ajoute deux nombres et affiche le résultat :

```
main PROC  
  
mov eax,5      ; move 5 to the EAX register  
  
add eax,6      ; add 6 to the EAX register  
  
call WriteInt  ; display value in EAX  
  
exit          ; quit  
  
main ENDP
```

« WriteInt » simplifie le code considérablement, mais en générale le langage assembleur n'est pas difficile. Le programmeur doit donner plus d'importance aux petits détails ce qui rend le code beaucoup plus volumineux.

.2. Syntaxe du langage : Eléments de base

Dans ce qui suit, nous ferons le tour des éléments de base de la syntaxe du MASM.

.2.1. Constantes et expressions entières :

- La notation Microsoft est utilisée tout au long de ce chapitre. Les éléments entre crochets [...] sont facultatifs et les éléments entre accolades {...} nécessitent un choix de l'un des éléments inclus (séparés par le caractère |). Les éléments en italique désignent des éléments qui ont des définitions ou des descriptions connues.

Une constante entière est composée d'un signe, d'un ou plusieurs digits et d'une base :

[{+ | -}] digits [base]

Les bases possibles sont :

h Hexadecimal

r Encoded real

q/o Octal

t Decimal (alternate)

d Decimal

y Binary (alternate)

b Binary

Exemples :

26 Decimal

42o Octal

26d Decimal

1Ah Hexadecimal

11010011b Binary

0A3h Hexadecimal

42q Octal

- Une constante hexadécimale commençant par une lettre doit être précédée d'un zéro pour empêcher l'assembleur de l'interpréter comme un identifiant.

Une expression entière est une expression mathématique impliquant des valeurs entières et des opérateurs arithmétiques. La valeur de l'expression doit correspondre à un entier qui peut être stocké en 32 bits (0 à FFFFFFFFh).

Exemples :

4 + 5 * 2

12 - 1 MOD 5

-5 + 2

(4 + 2) * 6

.2.2. Constantes et expressions réelles :

Syntaxe :

[sign]integer.[integer][exponent]

Avec :

sign {+,-}

exponent E[{+,-}]integer

Exemples :

2.

+3.0

-44.2E+05

26.E5

.2.3. Constantes caractères et chaînes de caractères

Un caractère ou une chaîne de caractères est entourée de guillemets simples ou doubles.

Exemples :

'A'

"d"

'ABC'

'X'

.2.4. Mots réservés

Les mots réservés ont une signification connue par MASM. Ils ne peuvent être utilisés que dans des contextes bien définis.

Il y a plusieurs types de mots réservés :

- Mnémonique d'instruction
- Nom de registre
- Directive
- Opérateur
- Symboles prédéfinis

Le programmeur peut être amené à choisir un identifiant pour une variable, une procédure ou autre. Il y a un certain nombre de règles à respecter lors du choix d'un identifiant :

- Il peut contenir de 1 à 247 caractères
- Le premier caractère doit être une lettre, le caractère de soulignement `_`, `@`, `?` ou `&`
- Il doit être différent des mots réservés

.2.5. Directives

Une directive est une commande qui permet de définir des variables, des macros et des procédures. Elle peut attribuer un nom à un segment de mémoire ...

L'exemple suivant explique la différence entre une directive et une instruction

`myVar DWORD 26` ; `DWORD` directive

`mov eax,myVar` ; `MOV` instruction

➤ Définir les segments :

Parmi les fonctions principales des directives est celle de définition des segments de code :

`.data`

; dans cette partie du code on définit les données

`.code`

; dans cette partie on écrit les instructions

.2.6. Instructions

Une instruction est une commande qui devient exécutable quand le programme est assemblé. Elle est traduite par l'Assembleur en langage machine, qui lui est exécuté par le CPU dans la phase de l'exécution.

➤ La syntaxe d'une instruction est la suivante :

`[label:] mnémonique [opérandes] [;comment]`

➤ Label

C'est un identifiant qui permet de référencer une instruction. Un label placé juste avant une instruction équivaut à son adresse (de la même manière, le label d'une variable équivaut à son adresse)

➤ Exemple :

compteur DWORD 100

Dans cet exemple, l'Assembleur affecte une valeur numérique au label compteur.

Il est possible de définir plusieurs données avec un seul label

➤ Exemple :

Tableau DWORD 100,5467

DWORD 200,400

Un « code label » est un label de code. Il est utilisé pour référencer l'instruction et servent dans des instructions telles que JMP et LOOP. Un label de code doit être suivi de « : »

➤ Exemple :

target:

mov ax,bx

...

jmp target

➤ Mnémonique d'instruction

C'est un mot court qui identifie une instruction.

➤ Exemple :

Mov Move (assign) one value to another

Add Add two values

Sub Subtract one value from another

mul Multiply two values

jmp Jump to a new location

call Call a procedure

➤ Opérandes

Une instruction peut avoir de zéro à trois opérandes.

Un opérande peut être un nom de registre, un opérande mémoire ou une constante.

Example	Operand Type
96	Constant (<i>immediate value</i>)
2 + 4	Constant expression
eax	Register
count	Memory

➤ Exemples :

stc ; set Carry flag

inc eax ; add 1 to EAX

mov count,ebx ; move EBX to count

imul eax,ebx,5 ; ebx is multiplied by 5, and the product is stored in the EAX register

➤ Commentaires

Les commentaires sur une seule ligne sont précédés par « ; »

Un ensemble de commentaires est précédé par COMMENT

➤ Exemples :

 ; set Carry flag

COMMENT &

Knqsdf

Sqdf

Sqdf

Sgert

&

➤ Structure d'un programme

TITLE titre du programme

INCLUDE

.data

; (insert variables here)

.code

main PROC

; (insert executable instructions here)

exit

main ENDP

; (insert additional procedures here)

END main

➤ Premier programme

```

TITLE Add and Subtract (AddSub.asm)
; This program adds and subtracts 32-bit integers.
.386
.model flat,stdcall

include \masm32\include\masm32rt.inc

.code
main PROC

mov eax,10000h ; EAX = 10000h
add eax,40000h ; EAX = 50000h
sub eax,20000h ; EAX = 30000h

exit
main ENDP
END main

```

.3. Définition de données

.3.1. Syntaxe

La définition d'une donnée permet d'allouer de l'espace mémoire pour cette donnée. Le nom de la donnée est optionnel.

La syntaxe pour définir (déclarer) une donnée (variable) est :

[name] directive initializer [,initializer]...

La directive dans cette syntaxe peut être une parmi les types dans la table suivante :

Type	Usage
BYTE	8-bit unsigned integer. B stands for byte
SBYTE	8-bit signed integer. S stands for signed
WORD	16-bit unsigned integer (can also be a Near pointer in real-address mode)
SWORD	16-bit signed integer
DWORD	32-bit unsigned integer (can also be a Near pointer in protected mode). D stands for double
SDWORD	32-bit signed integer. SD stands for signed double
FWORD	48-bit integer (Far pointer in protected mode)
QWORD	64-bit integer. Q stands for quad
TBYTE	80-bit (10-byte) integer. T stands for Ten-byte
REAL4	32-bit (4-byte) IEEE short real
REAL8	64-bit (8-byte) IEEE long real
REAL10	80-bit (10-byte) IEEE extended real

Ou dans la table suivante :

Directive	Usage
DB	8-bit integer
DW	16-bit integer
DD	32-bit integer or real
DQ	64-bit integer or real
DT	define 80-bit (10-byte) integer

➤ Exemple :

compteur DWORD 12345

value1 BYTE 'A' ; character constant

value2 BYTE 0 ; smallest unsigned byte

value3 BYTE 255 ; largest unsigned byte

value4 SBYTE -128 ; smallest signed byte

value5 SBYTE +127 ; largest signed byte

val1 DB 255 ; unsigned byte

val2 DB -128 ; signed byte

list BYTE 10,20,30,40

list BYTE 10,20,30,40

BYTE 50,60,70,80

BYTE 81,82,83,84

list1 BYTE 10, 32, 41h, 00100010b

list2 BYTE 0Ah, 20h, 'A', 22h ; list1 and list2 have the same contents

greeting1 BYTE "Good afternoon",0 ; greeting1 BYTE 'G','o','o','d'....etc.

greeting2 BYTE 'Good night',0

word1 WORD 65535 ; largest unsigned value

word2 SWORD -32768 ; smallest signed value

word3 WORD ? ; uninitialized, unsigned

quad1 QWORD 1234567812345678h

➤ L'opérateur DUP :

Il permet d'allouer de l'espace pour plusieurs données à la fois.

➤ Exemple :

BYTE 20 DUP(0) ; 20 bytes, all equal to zero

BYTE 20 DUP(?) ; 20 bytes, uninitialized

BYTE 4 DUP("STACK") ; 20 bytes: "STACKSTACKSTACKSTACK"

array WORD 5 DUP(?) ; 5 values, uninitialized

➤ Structure little-endian

Les CPU x86 enregistrent et lisent les données de la mémoire en utilisant la structure little-endian. (low to high).

Par exemple la représentation de 12345678h en mémoire est la suivante :

0000:	78
0001:	56
0002:	34
0003:	12

- Si on modifie le programme vu dans la section précédente en ajoutant les variables :

```

TITLE Add and Subtract (AddSub.asm)
; This program adds and subtracts 32-bit integers.
.386
.model flat,stdcall

include \masm32\include\masm32rt.inc

.data
val1 DWORD 10000h
val2 DWORD 40000h
val3 DWORD 20000h
finalVal DWORD ?

.code
main PROC
mov eax, val1 ; start with 10000h
add eax, val2 ; add 40000h
sub eax, val3 ; subtract 20000h
mov finalVal, eax ; store the result (30000h)

exit
main ENDP
END main

```

.3.2. Déclarer des données non initialisées

La directive `.data ?` est utilisée au lieu de la directive `.data` pour déclarer des données non initialisées.

- Exemple :

`.data`

`smallArray DWORD 10 DUP(0) ; 40 bytes`

`.data?`

`bigArray DWORD 5000 DUP(?) ; 20,000 bytes, not initialized`

.3.3. Les constantes symboliques

Une constante symbolique (ou définition de symbole) est créée en associant un identifiant (un symbole) à une expression entière ou du texte. Les symboles ne sont utilisés que par l'Assembleur lors de l'analyse d'un programme, et ils ne peuvent pas être changés à l'exécution.

➤ La directive « = »

Cette directive associe un nom à une expression entière. Sa syntaxe est la suivante :

Name = expression (x = 30 par exemple)

Quand le programme est assemblé toutes les occurrences de name sont remplacées par sa valeur.

➤ Exemple :

COUNT = 5

mov al,COUNT ; AL = 5

COUNT = 10

mov al,COUNT ; AL = 10

COUNT = 100

mov al,COUNT ; AL = 100

➤ Le compteur d'emplacement courant :

Comme son nom l'indique, il permet de représenter l'emplacement courant dans le segment courant (l'offset)

➤ Exemple :

selfPtr DWORD \$; declares a variable named selfPtr and initializes it with its own location counter

.3.4. Calculer la taille des tableaux et des chaînes de caractères

Dans l'exemple qui suit, nous utilisons le compteur d'emplacement courant pour connaître la taille d'une liste (tableau) d'éléments.

```
list BYTE 10,20,30,40
```

```
ListSize = ($ - list)
```

Les deux instructions doivent se suivre !! (la raison est évidente)

Cet exemple donne une taille erronée :

```
list BYTE 10,20,30,40
```

```
var2 BYTE 20 DUP(?)
```

```
ListSize = ($ - list)
```

Nous calculons la taille des chaînes de caractères de la même manière :

```
myString BYTE "This is a long string, containing"
```

```
BYTE "any number of characters"
```

```
myString_len = ($ - myString)
```

Lorsqu'on calcule la taille d'un tableau d'un type autre que BYTE, il faut faire attention à diviser par la taille du dit type :

Exemple :

```
list WORD 1000h,2000h,3000h,4000h
```

```
ListSize = ($ - list) / 2
```

```
list DWORD 10000000h,20000000h,30000000h,40000000h
```

```
ListSize = ($ - list) / 4
```

.4. Affectation de données, adressage et arithmétique

.4.1. Instructions d'affectation

.4.1.1. Types d'opérandes

Pour donner plus de flexibilité au code, le langage assembleur utilise plusieurs types d'opérandes d'instructions. Les plus utilisés sont :

- Valeur immédiate
`Mov eax,32`
- Nom d'un registre
`Mov eax,ebx`
- Opérande mémoire :
`var1 BYTE 10h`
`mov AL,var1`

.4.1.2. L'instruction mov

MOV registre1, registre2 a pour effet de copier le contenu du registre2 dans le registre1, le contenu préalable du registre1 étant écrasé. Cette instruction vient de l'anglais « move » qui signifie « déplacer » mais attention, le sens de ce terme est modifié, car l'instruction MOV ne déplace pas mais place tout simplement. Cette instruction nécessite deux opérandes qui sont la destination et la source. Ceux-ci peuvent être des registres généraux ou des emplacements mémoire. Cependant, les deux opérandes ne peuvent pas être toutes les deux des emplacements mémoire. De même, la destination ne peut pas être ce qu'on appelle une valeur immédiate (les nombres sont des valeurs immédiates, des valeurs dont on connaît immédiatement le résultat) donc pas de MOV 10, AX. Ceci n'a pas de sens, comment pouvez-vous mettre dans le nombre 10, la valeur d'AX ? 10 n'est pas un registre.

MOV reg,reg

MOV mem,reg

MOV reg,mem

MOV mem,imm

MOV reg,imm

➤ Exemples :

Mov ax, bx ;

Mov ah, cl ;

Mov esi,edi ;

➤ Règles d'utilisation de mov :

- Il est interdit de transférer le contenu d'une case mémoire vers une autre case mémoire.
- Cs, EIP et IP ne sont jamais utilisés comme registre destination.
- On ne peut pas transférer un registre segment vers un autre registre segment.
- Les opérandes doivent avoir la même taille
- On ne peut pas utiliser une valeur immédiate avec un registre segment

➤ Exemple

.data

oneByte BYTE 78h

oneWord WORD 1234h

oneDword DWORD 12345678h

.code

mov eax,0 ; EAX = 00000000h

mov al,oneByte ; EAX = 00000078h

mov ax,oneWord ; EAX = 00001234h

mov eax,oneDword ; EAX = 12345678h

mov ax,0 ; EAX = 12340000h

➤ Copier le plus petit dans le plus grand

Quoique mov ne le permet pas, on peut contourner le problème.

Supposons que count(16 bits) doit être copiée dans ECX (32 bits), on peut faire ceci :

.data

count WORD 1

.code

```
mov ecx,0
```

```
mov cx,count
```

.4.1.3. L'instruction MOVX

Cette instruction copie le contenu de la source dans la destination tout en complétant avec des zero :

```
MOVZX reg32,reg/mem8
```

```
MOVZX reg32,reg/mem16
```

```
MOVZX reg16,reg/mem8
```

➤ exemple :

```
.data
```

```
byteVal BYTE 10001111b
```

```
.code
```

```
Movzx ax,byteVal ; AX= 0000000010001111b
```

.4.1.4. L'instruction MOVSX

Cette instruction copie le contenu de la source dans la destination tout en complétant avec des 1

```
MOVSX reg32,reg/mem8
```

```
MOVSX reg32,reg/mem16
```

```
MOVSX reg16,reg/mem8
```

➤ exemple :

```
.data
```

```
byteVal BYTE 10001111b
```

```
.code
```

```
movsx ax,byteVal ; AX = 1111111110001111b
```


.4.1.5. L'instruction XCHG

Permet d'échanger les valeurs de deux opérandes

XCHG reg,reg

XCHG reg,mem

XCHG mem,reg

➤ Exemple

xchg ax,bx ; exchange 16-bit regs

xchg ah,al ; exchange 8-bit regs

xchg var1,bx ; exchange 16-bit mem op with BX

xchg eax,ebx ; exchange 32-bit regs

;pour échanger deux opérandes mémoire :

mov ax,val1

xchg ax,val2

mov val1,ax

.4.1.6. Les opérandes offset

On peut ajouter un déplacement au nom d'une variable, ceci permet de créer un opérande d'offset direct. Cette opération permet d'accéder à des localisations mémoire qui n'ont pas forcément de labels.

Soit la définition de données suivante :

arrayB BYTE 10h,20h,30h,40h,50h

mov al,arrayB ; AL = 10h

On peut accéder au deuxième octet en ajoutant 2 :

mov al,[arrayB+2] ; AL = 30h

Dans une expression telle que arrayB+2, nous ajoutons une constante à l'offset d'une variable. Le résultat est une adresse.

Cas d'un word :

```
.data
```

```
arrayW WORD 100h,200h,300h
```

```
.code
```

```
mov ax,arrayW ; AX = 100h
```

```
mov ax,[arrayW+2] ; AX = 200h
```

Cas d'un DWORD :

```
.data
```

```
arrayD DWORD 10000h,20000h
```

```
.code
```

```
mov eax,arrayD ; EAX = 10000h
```

```
mov eax,[arrayD+4] ; EAX = 20000h
```

Le programme suivant résume cette section :

```
TITLE Add and Subtract (AddSub.asm)
```

```
; This program adds and subtracts 32-bit integers.
```

```
.386
```

```
.model flat,stdcall
```

```
include \masm32\include\masm32rt.inc
```

```
.data
```

```
val1 WORD 1000h
```

```
val2 WORD 2000h
```

```
arrayB BYTE 10h,20h,30h,40h,50h
```

```
arrayW WORD 100h,200h,300h
```

```
arrayD DWORD 10000h,20000h
```

```
.code
```

```
main PROC
```

```
; Demonstrating MOVZX instruction:
```

```
mov bx,0A69Bh
```

```
movzx eax,bx ; EAX = 0000A69Bh
```

```
movzx edx,bl ; EDX = 0000009Bh
```

```
movzx cx,bl ; CX = 009Bh
```

```
; Demonstrating MOVSX instruction:
```

```
mov bx,0A69Bh
```

```
movsx eax,bx ; EAX = FFFFA69Bh
```

```
movsx edx,bl ; EDX = FFFFFFF9Bh
```

```
mov bl,7Bh
```

```
movsx cx,bl ; CX = 007Bh
```

```
; Memory-to-memory exchange:
```

```
mov ax,val1 ; AX = 1000h
```

```
xchg ax,val2 ; AX=2000h, val2=1000h
```

```
mov val1,ax ; val1 = 2000h
```

```
; Direct-Offset Addressing (byte array):
```

```
mov al,arrayB ; AL = 10h
```

```
mov al,[arrayB+1] ; AL = 20h
```

```
mov al,[arrayB+2] ; AL = 30h
```

```
; Direct-Offset Addressing (word array):
```

```
mov ax,arrayW ; AX = 100h
```

```

mov ax,[arrayW+2] ; AX = 200h
; Direct-Offset Addressing (doubleword array):
mov eax,arrayD ; EAX = 10000h
mov eax,[arrayD+4] ; EAX = 20000h
mov eax,[arrayD+4] ; EAX = 20000h
exit
main ENDP
END main

```

4.2. Addition et soustraction

4.2.1. Incrémentation et décrémentation

INC reg/mem

DEC reg/mem

➤ Exemples :

.data

myWord WORD 1000h

.code

inc myWord ; myWord = 1001h

mov bx,myWord

dec bx ; BX = 1000h

4.2.2. Instruction ADD

data

var1 DWORD 10000h

var2 DWORD 20000h

.code

```
mov eax,var1 ; EAX = 10000h
```

```
add eax,var2 ; EAX = 30000h
```

4.2.3. Instruction SUB

```
.data
```

```
var1 DWORD 30000h
```

```
var2 DWORD 10000h
```

```
.code
```

```
mov eax,var1 ; EAX = 30000h
```

```
sub eax,var2 ; EAX = 20000h
```

4.2.4. Instruction NEG

Cette instruction inverse le signe de son opérande.

Application :

L'instruction en C : $Rval = -Xval + (Yval - Zval)$;

Peut être traduite assembleur :

```
Rval SDWORD ?
```

```
Xval SDWORD 26
```

```
Yval SDWORD 30
```

```
Zval SDWORD 40
```

```
; first term: -Xval
```

```
mov eax,Xval
```

```
neg eax ; EAX = -26
```

```
; add the terms and store:
```

```
add eax,ebx
```

```
mov Rval,eax ; -36
```

4.2.5. Opérations arithmétiques

Les expressions arithmétiques sont évaluées moyennant les opérations ADD, SUB et NEG.

➤ Exemple : soit l'instruction en langage c suivante :

$Rval = -Xval + (Yval - Zval);$

En langage assembleur, on peut la traduire en le code suivant :

.data

Rval SDWORD ?

Xval SDWORD 26

Yval SDWORD 30

Zval SDWORD 40

.code

; first term: -Xval

mov eax,Xval

neg eax ; EAX = -26

; second term: (Yval - Zval)

mov ebx,Yval

sub ebx,Zval ; EBX = -10

; add the terms and store:

add eax,ebx

mov Rval,eax ; -36

4.2.6. Les flags affectés par l'addition et la soustraction

➤ Rappel sur le registre des flags :

Lorsqu'une instruction arithmétique est exécutée, le registre des flags est souvent affecté. Les valeurs des bits dans ce registre sont d'une grande utilité, c'est en effet grâce à ces valeurs qu'on peut vérifier l'état du programme après une instruction arithmétique. EFLAGS se compose de bits binaires qui contrôlent le fonctionnement du CPU ou reflètent le résultat de certaines opérations du processeur.

Le registre EFLAGS est composé de 32 bits

15	14	13	12	11	10	9	8	7	6	5	4	3	2	1	0	Bit
0	NT	IOPF		OF	DF	IF	TF	SF	ZF	0	AF	0	PF	1	CF	Appellation

Les 16 premiers bits (0 à 15) sont considérés comme les bits de drapeau.

31	30	29	28	27	26	25	24	23	22	21	20	19	18	17	16
										ID	VIP	VIF	AC	VM	RF

Les cases qui sont grisées correspondent aux bits réservés ou non définis par Intel.

- CF (Carry Flag), en français indicateur de retenue. Ce bit est positionné à l'état haut 1 s'il y a une retenue à l'issue de l'exécution d'une opération arithmétique.

`mov al,0FFh`

`add al,1 ; AL = 00, CF = 1`

Exemple 2 :

`mov ax,00FFh`

`add ax,1 ; AX = 0100h, CF = 0`

Exemple 3 :

`mov ax,0FFFFh`

`add ax,1 ; AX = 0000, CF = 1`

Exemple 4 : soustraction et CF

`mov al,1`

`sub al,2 ; AL = FFh, CF = 1`

Les instructions INC et DEC n'affectent pas le CF. L'instruction NEG appliquée à un opérande non nul met le CF à 1.

- PF (Party Flag), indicateur de parité. Ce bit est positionné à l'état haut 1 si le résultat d'une opération est un nombre pair de bit mis à 1.

```
mov al,10001100b
```

```
add al,00000010b ; AL = 10001110, PF = 1
```

```
sub al,10000000b ; AL = 00001110, PF = 0
```

- AC (Auxiliary carry), Ce bit est positionné à l'état haut 1 lorsqu'une opération arithmétique provoque un report du bit 3 au bit 4 dans un opérande de 8 bits

```
mov al,0Fh
```

```
add al,1 ; AC = 1
```

- ZF (Zero Flag), indicateur de zéro. Ce bit est positionné à l'état haut 1 si, après une opération, le résultat est nul.

```
mov ecx,1
```

```
sub ecx,1 ; ECX = 0, ZF = 1
```

```
mov eax,0FFFFFFFFh
```

```
inc eax ; EAX = 0, ZF = 1
```

```
inc eax ; EAX = 1, ZF = 0
```

```
dec eax ; EAX = 0, ZF = 1
```

- SF (Sign Flag), indicateur de signe. Ce bit est positionné à l'état haut 1 si, après une opération, le résultat est négatif.

```
mov eax,4
```

```
sub eax,5 ; EAX = -1, SF = 1
```

- OF (Overflow Flag), indicateur de débordement de capacité. Ce bit est positionné à l'état haut 1 si, après une opération, le résultat déborde la capacité du registre. Prenons, par exemple, l'addition de la valeur 0FFFF h maximale qui peut être stockés dans un mot de 16 bits avec une valeur 1 quelconque : 0FFFF h + 1h = 10000 h. Le résultat de cette addition est la valeur 10000h et ce nombre ne tient pas sur 16 bits ! Il y a donc un dépassement ! Cet indicateur sert également à signaler des débordements lors de l'utilisation d'arithmétique signé (-32767 à 32768 contre 0 à 65535).

```
mov al,+127
```

```
add al,1 ; OF = 1
```

Exemple 2 :

```
mov al,-128
```

```
sub al,1 ; OF = 1
```

Exemple 3 :

```
mov al,-128 ; AL = 10000000b
```


neg al ; AL = 10000000b, OF = 1

Exemple 4 :

mov al,+127 ; AL = 01111111b

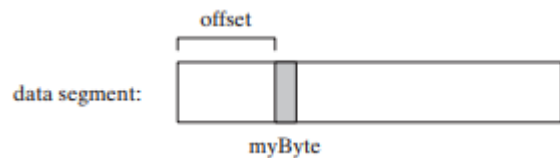
neg al ; AL = 10000001b, OF = 0

4.3. Les opérateurs et directives des données

Les opérateurs et les directives ne sont pas des instructions exécutables. ils sont interprétés par l'assembleur. On peut utiliser un certain nombre de directives MASM pour avoir des informations sur les adresses et les tailles des données:

4.3.1. L'opérateur OFFSET

Cet opérateur retourne l'offset d'un label de donnée.



Exemple :

.data

bVal BYTE ?

wVal WORD ?

dVal DWORD ?

dVal2 DWORD ?

; If bVal were located at offset 00404000

.code

mov esi,OFFSET bVal ; ESI = 00404000

mov esi,OFFSET wVal ; ESI = 00404001

mov esi,OFFSET dVal ; ESI = 00404003

mov esi,OFFSET dVal2 ; ESI = 00404007

Exemple 2 :

```
.data

myArray WORD 1,2,3,4,5

.code

mov esi,OFFSET myArray + 4
```

4.3.2. L'opérateur PTR

Soit le code suivant :

```
.data

myDouble DWORD 12345678h

.code

mov ax,myDouble ; error
```

Mais si on utilise l'opérateur PTR

```
mov ax,WORD PTR myDouble ; correct ax=5678h
```

doubleword	word	byte	offset	
12345678	5678	78	0000	myDouble
		56	0001	myDouble + 1
	1234	34	0002	myDouble + 2
		12	0003	myDouble + 3

```
mov ax,WORD PTR [myDouble+2] ; 1234h
```

```
mov bl,BYTE PTR myDouble ; 78h
```

On peut aussi utiliser PTR pour affecter une petite source à une destination de taille plus grande :

```
.data

wordList WORD 5678h,1234h

.code

mov eax,DWORD PTR wordList ; EAX = 12345678h
```

4.3.3. L'opérateur TYPE

Soit le code suivant :

.data

var1 BYTE ?

var2 WORD ?

var3 DWORD ?

var4 QWORD ?

Dans ce cas l'opérateur TYPRE retourne les valeurs suivantes :

Expression	Value
TYPE var1	1
TYPE var2	2
TYPE var3	4
TYPE var4	8

4.3.4. L'opérateur LENGTHOF

Utilisé plus dans le cadre d'un tableau :

.data

byte1 BYTE 10,20,30

array1 WORD 30 DUP(?),0,0

array2 WORD 5 DUP(3 DUP(?))

array3 DWORD 1,2,3,4

digitStr BYTE "12345678",0

Expression	Value
LENGTHOF byte1	3
LENGTHOF array1	30 + 2
LENGTHOF array2	5 * 3
LENGTHOF array3	4
LENGTHOF digitStr	9

4.3.5. L'opérateur SIZEOF

.data

intArray WORD 32 DUP(0)

```
.code
```

```
mov eax,SIZEOF intArray ; EAX = 64
```

4.4. Adressage indirect

4.4.1. Opérandes indirects

En mode protégé, un opérande indirect peut être un registre général 32 bits (EAX, EBX, ECX, EDX, ESI, EDI, EBP et ESP) entouré de « [] ». Le registre est supposé contenir l'adresse d'une donnée.

Dans l'exemple suivant, ESI contient l'offset de byteVal. L'instruction MOV utilise l'opérande indirect comme source, le décalage dans ESI est déréférencé, et un octet est déplacé vers AL:

```
.data
```

```
byteVal BYTE 10h
```

```
.code
```

```
mov esi,OFFSET byteVal
```

```
mov al,[esi] ; AL = 10h
```

Si l'opérande de destination utilise un adressage indirect, une nouvelle valeur est placée en mémoire à l'emplacement pointé par le registre. Dans l'exemple suivant, le contenu du registre BL est copié à l'adresse mémoire adressée par ESI.

```
mov [esi],bl
```

4.4.2. Tableaux

Les opérandes indirects sont des outils idéaux pour passer à travers les tableaux. Dans l'exemple suivant, arrayB contient 3 octets. Comme ESI est incrémenté, il pointe sur chaque octet, dans l'ordre:

```
.data
```

```
arrayB BYTE 10h,20h,30h
```

```
.code
```

```
mov esi,OFFSET arrayB
```

```
mov al,[esi] ; AL = 10h
```

```
inc esi
```

```
mov al,[esi] ; AL = 20h
```

```
inc esi
```

```
mov al,[esi] ; AL = 30h
```

4.4.3. Opérandes indexés

Un opérande indexé ajoute une constante à un registre pour générer une adresse effective. L'un des 32 des registres à usage général peuvent être utilisés comme registres d'index. Il existe différentes formes de notation autorisé par MASM (« [] » font partie de la notation):

Les deux notations suivantes sont équivalentes :

```
constant[reg]
```

```
[constant + reg]
```

Exemple :

```
.data
```

```
arrayW WORD 1000h,2000h,3000h
```

```
.code
```

```
mov esi,OFFSET arrayW
```

```
mov ax,[esi] ; AX = 1000h
```

```
mov ax,[esi+2] ; AX = 2000h
```

```
mov ax,[esi+4] ; AX = 3000h
```

4.4.4. Pointeurs

Un pointeur est une variable qui contient l'adresse d'une deuxième variable. Ce sont des variables de 32 bits (DWORD). Dans l'exemple suivant, ptrB et ptrW contiennent les offsets de arrayB et arrayW

```
arrayB BYTE 10h,20h,30h,40h
```

arrayW WORD 1000h,2000h,3000h

ptrB DWORD arrayB ; ou ptrB DWORD OFFSET arrayB

ptrW DWORD arrayW ; ou ptrW DWORD OFFSET arrayW

On peut utiliser l'opérateur TYPEDEF pour créer un type qui sera reconnu par l'Assembleur. Dans l'exemple suivant, on utilise TYPEDEF avec les pointeurs :

PBYTE TYPEDEF PTR BYTE

.data

arrayB BYTE 10h,20h,30h,40h

ptr1 PBYTE ? ; uninitialized

ptr2 PBYTE arrayB ; points to an array

4.5. Les instructions JMP et LOOP

Par défaut, l'Assembleur exécute les instructions séquentiellement. Mais une instruction peut être conditionnée.

Pour tester si une condition est vraie avant d'exécuter une action, on dispose des instructions permettant d'activer des branchements "saut", avec ou sans fonction de test et de choix. Le déroulement du programme est alors dévié de son chemin courant vers un autre, spécifique du choix. On distingue ces instructions de saut en deux catégories suivant que :

- Le saut est effectué quoi qu'il arrive « saut inconditionnel ».
- Le saut est effectué ou non selon l'état d'un registre « saut conditionnel ».

Saut inconditionnel

Ce sont des branchements obligatoires, le processeur saute directement à l'adresse destination. Il procède aux sauts sans aucun test préliminaire. Cela comprend également l'utilisation des interruptions. JMP, CALL, RET, INT, IRET

Saut conditionnel

Ces branchements sont effectifs après validation d'une condition. Il saute à l'adresse seulement si la condition est vraie. Dans le cas contraire, l'exécution se

poursuit avec l'instruction suivante. Ces instructions sont liées aux instructions de test.

LOOP, JCC, REP.

4.5.1. Instruction JMP

L'instruction JMP provoque un transfert inconditionnel vers une destination, identifiée par une étiquette de code. La syntaxe est : JMP destination

Lorsque le microprocesseur exécute un transfert inconditionnel, l'offset de destination est déplacé dans le pointeur d'instruction.

L'instruction JMP permet de créer une boucle en sautant à l'étiquette en haut de la boucle:

top:

.

.

jmp top ; repeat the endless loop (JMP is unconditional)

4.5.2. Instruction LOOP

Le registre ECX est utilisé comme compteur dans les boucles. Par exemple, pour répéter 10 fois une instruction en assembleur, on peut mettre la valeur 10 dans ECX, écrire l'instruction précédée d'une étiquette qui représente son adresse en mémoire, puis faire un LOOP à cette adresse. Lorsqu'il reconnaît l'instruction LOOP, le processeur "sait" que le nombre d'itérations à exécuter se trouve dans ECX. Il se contente alors de décrémenter ECX, de vérifier que ECX est différent de 0 puis de faire un saut "jump" à l'étiquette mentionnée. Si ECX vaut 0, le processeur ne fait pas de saut et passe à l'instruction suivante.

Exemple :

mov ax,0

mov ecx,5

L1:

inc ax

loop L1

À la fin de la boucle : AX= 5 et ECX = 0

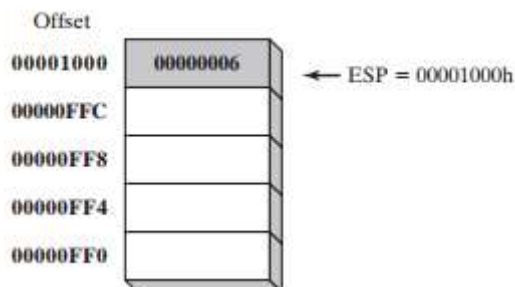
5. Procédures

5.1. Opérations sur la pile

Une pile est une zone de mémoire dans laquelle on peut stocker temporairement des registres. Il s'agit d'un moyen d'accéder à des données en les empilant, telle une pile de livres, puis en les dépilant pour les utiliser. Ainsi il est nécessaire de dépiler les valeurs stockées au sommet (les dernières à avoir été stockées) pour pouvoir accéder aux valeurs situées à la base de la pile.

L'utilisation de la pile est très fréquente pour la sauvegarde temporaire du contenu des registres et pour le passage de paramètres lorsqu'un langage de haut niveau fait appel à une routine en assembleur. La taille de la pile varie en fonction de la quantité d'informations qu'on dépose ou qu'on en retire.

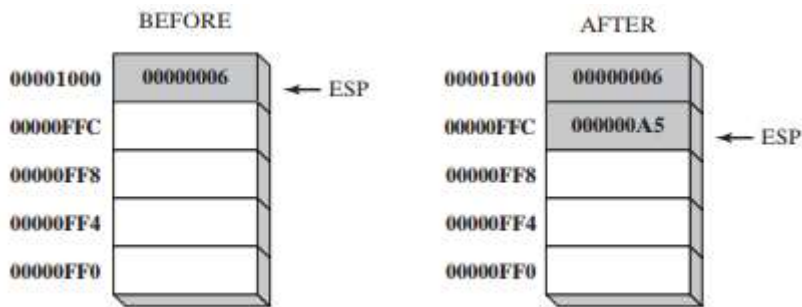
Dans l'architecture x86 32bits, le registre ESP sert à indiquer l'adresse du sommet d'une pile dans la RAM. Les instructions "PUSH" et "POP" permettent respectivement d'empiler et de dépiler des données.



Chaque élément de la pile contient 32 bits (mode protégé 32 bits).

❖ L'opération Push

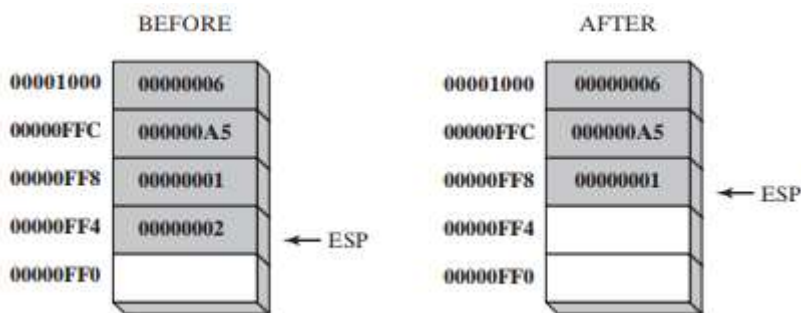
Une opération push décrémente le pointeur de 4 et copie la valeur dans la nouvelle localisation pointée. Le schéma suivant montre l'effet d'une instruction push de la valeur 000000A5



Noter que la pile d'exécution se développe vers le bas dans la mémoire, des adresses plus élevées aux adresses inférieures.

➤ L'opération POP

L'opération POP supprime une valeur de la pile puis incrémente le pointeur pour pointer sur le prochain dernier élément de la pile. Le schéma suivant montre les effets d'un pop de la valeur 00000002



➤ Exemples d'utilisation de la pile :

La pile d'exécution peut servir dans plusieurs cas :

- Enregistrer les valeurs des registres avant qu'ils ne soient modifiés par le programme
- Les instructions "CALL" et "RET" utilisent la pile pour appeler une fonction et la quitter par la suite en retournant à l'instruction suivant immédiatement l'appel.
- En cas d'interruption, les registres EFLAGS, CS et EIP sont automatiquement empilés. Dans le cas d'un changement de niveau de priorité lors de l'interruption, les registres SS et ESP le sont aussi.

➤ Exemple : inverser une chaîne de caractère

Le programme ci-dessous parcourt une chaîne de caractère et place les caractères dans la pile. Il récupère ensuite les caractères de la pile et les

insère de nouveau dans la chaîne. La logique LIFO de la pile permet donc d'inverser les caractères.

TITLE Reversing a String

.data

aName BYTE "Abraham Lincoln",0

nameSize = (\$ - aName) - 1

.code

Main PROC

; Push the name on the stack.

mov ecx,nameSize

mov esi,0

L1: movzx eax,aName[esi] ; get character

push eax ; push on stack

inc esi

loop L1

; Pop the name from the stack, in reverse,

; and store in the aName array.

mov ecx,nameSize

mov esi,0

L2: pop eax ; get character

mov aName[esi],al ; store in string

inc esi

loop L2

mov edx,OFFSET aName

exit

main ENDP

END main

5.2. Définir et utiliser une procédure

Une procédure est un sous-programme qui effectue une tâche bien définie. Dans les langages de haut niveau les appellations fonction ou méthode sont parfois employées.

❖ La directive PROC

D'une manière informelle, on peut dire qu'une procédure est un bloc d'instructions qui a un nom et qui se termine par une instruction return.

En langage assembleur, une procédure est déclarée en utilisant les directives PROC et ENDP. Elle doit avoir un nom. (Dans les exemples vus dans ce cours, il y avait toujours une procédure appelée main)

Qu'on veut créer une procédure autre que le main il faut qu'elle finisse par l'instruction RET (main est un cas particulier, elle se termine par exit)

sample PROC

.

.

ret

sample ENDP

❖ Les labels des variables dans les procédures

Par défaut, une variable est uniquement visible dans la procédure où elle a été déclarée. Cette règle n'affecte en générale que les instructions loop et jump.

jmp Destination (dans ce cas, le label destination doit être défini dans la même procédure que cette instruction)

Exemple de procédure :

;------

Sumof PROC

```

;
; Calculates and returns the sum of three 32-bit integers.
; Receives: EAX, EBX, ECX, the three integers. May be
; signed or unsigned.
; Returns: EAX = sum
;-----
add eax,ebx
add eax,ecx
ret
SumOf ENDP

```

❖ Les instructions CALL et RET

L'instruction CALL appelle une procédure en ordonnant au processeur de poursuivre l'exécution à une nouvelle adresse mémoire. La procédure utilise une instruction RET (return from procedure) pour amener le processeur à retourner au point dans le programme où la procédure a été appelée.

- ❖ L'instruction CALL place son adresse de retour dans la pile (push) et copie l'adresse de la procédure appelée dans le pointeur d'instruction. Lorsque la procédure est exécutée, son instruction RET récupère l'adresse de retour de la pile (pop) et la place dans le pointeur d'instruction. En mode 32 bits, la CPU exécute l'instruction en mémoire pointé par EIP (registre du pointeur d'instruction).

➤ Exemple

Supposons que dans main, une instruction CALL est localisée à l'offset 00000020. Typiquement, cette instruction nécessite 5 octets de mémoire, de sorte que la déclaration suivante (un MOV dans ce cas) est située à l'offset 00000025:

```

main PROC

00000020 call MySub

00000025 mov eax,ebx

```

Supposons ensuite que la première instruction exécutable dans MySub se trouve à l'offset 00000040

MySub PROC

00000040 mov eax,edx

.

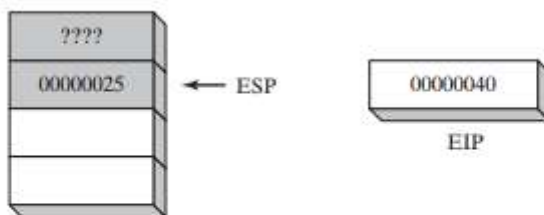
.

ret

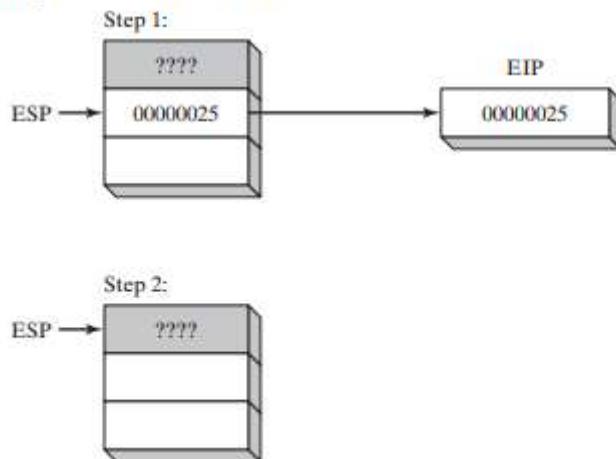
MySub ENDP

Quand l'instruction CALL est exécutée, l'adresse suivante est stockée dans la pile et l'adresse de MySub est placée dans EIP. L'exécution de RET dans MySub récupère l'adresse pointée par ESP et la place dans EIP.

Executing a CALL Instruction.



Executing the RET Instruction.



➤ Passage d'arguments registres à une procédure

En langage assembleur, il est préférable de passer les arguments des procédures dans les registres généraux

Exemple :

Soit une fonction ArraySum qui reçoit deux paramètres (un tableau et le nombre de ses éléments). Elle calcule et retourne la somme des éléments du tableau dans EAX.

ArraySum PROC

push esi ; save ESI, ECX

push ecx

mov eax,0 ; set the sum to zero

L1: add eax,[esi] ; add each integer to sum

add esi,TYPE DWORD ; point to next integer

loop L1 ; repeat for array size

pop ecx ; restore ECX, ESI

pop esi

ret ; sum is in EAX

ArraySum ENDP

.data

array DWORD 10000h,20000h,30000h,40000h,50000h

theSum DWORD ?

.code

main PROC

mov esi,OFFSET array ; ESI points to array

mov ecx,LENGTHOF array ; ECX = array count

call ArraySum ; calculate the sum

mov theSum,eax ; returned in EAX

➤ L'opérateur USES

Cet opérateur permet de lister les noms des registres modifiés dans une procédure. Suite à l'utilisation de cet opérateur, l'Assembleur génère des

instructions PUSH pour sauvegarder la valeur des registres dans la pile, et des instructions POP pour récupérer ces valeurs après la fin de la procédure.

Exemple :

Suite à ce code :

```
ArraySum PROC USES esi ecx
```

```
mov eax,0 ; set the sum to zero
```

```
L1:
```

```
add eax,[esi] ; add each integer to sum
```

```
add esi,TYPE DWORD ; point to next integer
```

```
loop L1 ; repeat for array size
```

```
ret ; sum is in EAX
```

Le code suivant est généré par l'assembleur :

```
ArraySum PROC
```

```
push esi
```

```
push ecx
```

```
mov eax,0 ; set the sum to zero
```

```
L1:
```

```
add eax,[esi] ; add each integer to sum
```

```
add esi,TYPE DWORD ; point to next integer
```

```
loop L1 ; repeat for array size
```

```
pop ecx
```

```
pop esi
```

```
ret
```

```
ArraySum ENDP
```

➤ Exemple de programme utilisant des procédures :

TITLE Integer Summation Program

.code

main PROC

; Main program control procedure.

; Calls: PromptForIntegers,

; ArraySum, DisplaySum

exit

main ENDP

PromptForIntegers PROC

.

.

ret

PromptForIntegers ENDP

ArraySum PROC

ret

ArraySum ENDP

DisplaySum PROC

ret

DisplaySum ENDP

END main

6. Les structures conditionnelles en assembleur

Une structure conditionnelle est formée par un bloc d'instructions dont l'exécution est conditionnée par une expression logique.

6.1. La directive IF

Sa syntaxe est la suivante :

`.if(boolean-expression)`

`statement-list-1`

`.elseif; optional`

`statement-list-2`

`.else ; optional`

`statement-list-3`

« boolean-expression » n'est évaluée que pendant l'exécution, voici quelques exemples de conditions valables :

`eax > 10000h`

`val1 <= 100`

`val2 == 100`

`val3 != eax`

`(val2 == 100) && (eax > 10000h)`

`(val2 != ebx) || (val2 == 100)`

6.2. Les boucles

Appelées également les structures répétitives ou itératives. Les directives `.REPEAT` et `.WHILE` offrent une solution alternative pour mettre en place des boucles avec `CMP` et des instructions de saut conditionnel

La directive `.REPEAT` exécute les instructions du corps de la boucle avant de tester la condition de boucle qui est placée derrière la directive `.UNTIL`

`.Repeat`

`;instructions`

`.Until condition`

Le test de la condition est réalisé à la fin, les instructions à l'intérieur sont alors exécutées au moins une fois.

La directive .WHILE est un peu l'inverse de la précédente : elle teste la condition avant d'exécuter le premier tour de boucle :

.While condition

;instructions

.endW

- Exemple 1: somme des 100 premiers nombres à l'aide de .while

Mov eax, 0

Mov ebx, 0

.while eax < 100

Inc eax

Add ebx, eax

.endW

- Exemple 2 : somme des 100 premiers nombres à l'aide de .repeat

Mov eax, 0

Mov ebx, 0

.repeat

Inc eax

Add ebx, eax

.until eax == 100

- Exemple 3 : somme des 100 premiers nombres en sauvegardant la somme des 50 premiers dans une variable res.

Mov eax, 0

Mov ebx, 0

.while eax < 100

.if eax == 50

Mov res, ebx ;

.endif

Inc eax

Add ebx, eax

.endW

➤ Remarque :

Il peut être préférable, dans certains cas, de sortir de la boucle avant que la condition d'arrêt n'ait eu lieu. La directive utilisée est .break

.Break [.if condition]