

IBM-PC汇编语言程序设计

参考书目：沈美明，温冬婵. 《**IBM-PC**汇编语言程序设计》，清华大学出版社。

第1章 基础知识

1. 二进制数、十进制数和十六进制数

2. **ASCII**码和**BCD**码

1. 二进制数、十进制数和十六进制数

□ 二进制数和十进制数之间的转换

– 二进制数转换为十进制数

□ 例: $1011100.10111\text{B} = 2^6 + 2^4 + 2^3 + 2^2 + 2^{-1} + 2^{-3} + 2^{-4} + 2^{-5}$
 $= 92.71875\text{D}$

– 十进制数转换为二进制数

□ 降幂法 (... , 0.0625, 0.125, 0.25, 0.5, 1, 2, 4, 8, 16, 32, 64, ...)

例如: $117.8125\text{D} = 64 + 32 + 16 + 4 + 1 + 0.5 + 0.25 + 0.625$
 $= 2^6 + 2^5 + 2^4 + 2^2 + 2^0 + 2^{-1} + 2^{-2} + 2^{-4}$
 $= 1110101.1101\text{B}$

□ 除法

例如: $N = 117.8125\text{D}$

$117\text{D}: 117/2 = 58/2 = 29/2 = 14/2 = 7/2 = 3/2 = 1/2 = 0$

1 0 1 0 1 1 1
←

$0.8125\text{D}: 0.8125*2 = 0.625*2 = 0.25*2 = 0.5*2 = 1$

1 1 0 1
→

结果: $N=117.8125\text{D}=1110101.1101\text{B}$

□ 十六进制数与二进制数的转换

– 例：0110101101111111B = 011,0101,1011,1111 = 35BFH

A19CH = 1010,0001,1001,1100 = 1010000110011100B

□ 十六进制数与十进制数的转换

– 例：BF3CH = $11 \times 16^3 + 15 \times 16^2 + 3 \times 16^1 + 12 \times 16^0 = 48956D$

– 十进制转换为十六进制

□ 降幂法

例：48956D = $11 \times 4096 + 15 \times 256 + 3 \times 16 + 12$

= $11 \times 16^3 + 15 \times 16^2 + 3 \times 16^1 + 12 \times 16^0 = BF3CH$

□ 除法

例：48956D $48956/16 = 3059/16 = 191/16 = 11/16 = 0$

12(C) 3 15(F) 11(B)

结果：48956D = BF3CH

2. ASCII码和BCD码

□ ASCII码

- 计算机处理的信息，除数字外，还有字符和字符串等，计算机中，字符一般采用美国信息交换标准代码**ASCII**码来表示。
- 特点：用**1byte**表示一个字符，其中，低**7b**为字符的**ASCII**值，最高位**D7 = 0**。

('0' ~ '9': 30~39H;

'A' ~ 'Z': 41~5AH;

'a' ~ 'z': 61~7AH)

NUL	00	4	34	M	4D	f	66
BEL	07	5	35	N	4E	g	67
LF	0A	6	36	O	4F	h	68
FF	0C	7	37	P	50	i	69
CR	0D	8	38	Q	51	j	6A
SP	20	9	39	R	52	k	6B
!	21	:	3A	S	53	l	6C
"	22	;	3B	T	54	m	6D
#	23	<	3C	U	55	n	6E
\$	24	=	3D	V	56	o	6F
%	25	>	3E	W	57	p	70
&	26	?	3F	X	58	q	71
'	27	@	40	Y	59	r	72
(28	A	41	Z	5A	s	73
)	29	B	42	[5B	t	74
*	2A	C	43	\	5C	u	75
+	2B	D	44]	5D	v	76
,	2C	E	45	↑	5E	w	77
—	2D	F	46	←	5F	x	78
.	2E	G	47		60	y	79
/	2F	H	48	a	61	z	7A
0	30	I	49	b	62	{	7B
1	31	J	4A	c	63		7C
2	32	K	4B	d	64	}	7D
3	33	L	4C	e	65	~	7E

□ BCD码

- **BCD码**指用二进制编码表示的十进制数（用**4b/ 8b**二进制数来表示一个十进制数）。又称为二—十进制数，或**8421**码。
- 表示：

十进制数码	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9
BCD码	0000	0001	0010	0011	0100	0101	0110	0111	1000	1001

- 类型：
 - 在**IBM-PC**机中，表示十进制数的**BCD**码可以用压缩的**BCD**码和非压缩的**BCD**码两种格式来表示。

压缩**BCD**码：用**4b**二进制数表示**1**个十进制数。

非压缩**BCD**码：用**8b**二进制数表示**1**个十进制数（高**4b**无定义，低**4b**是以**8421**的**BCD**码）。

□ 例如：9502D 1001 0101 0000 0010

uuuu1001 uuuu0101 uuuu0000 uuuu0010

□ ‘0’～‘9’的**ASCII**码为非压缩的**BCD**码：高**4b**为**0011**，低**4b**为**8421**码。

第2章 寻址方式和指令系统

□ 汇编语言指令由操作码和操作数构成，格式：

【标号:】 操作码 【目的操作数】 【, 源操作数】 【; 注释】

— 说明：

- 标号：字母开头的，字母和数字构成的字符串，具有唯一性。用于确定程序中特定位置。
- 操作码：指示计算机所要执行的操作，必不可少。
- 目的/源操作数：指令执行过程中所需要的操作数。不同的操作码所对应的操作数数目会不同（0个，1个，2个）
- 注释：从“;”起到回车符之前均为注释，对程序起解释作用。

— 例如：

```
MOV CX , 100      ; 循环次数
MOV AX, 200
AGAIN: DEC AX
      PUSH AX
      LOOP AGAIN
      ...
```

2.1 寻址方式

- 汇编语言指令中用到的操作数，可能是具体的数据（立即数）、也可能是存放在寄存器或内存中的数据或地址。
- 寻址方式是为得到指令中操作数据而对操作数采用的表示方式。
- **IBM PC**机的寻址方式：
 - 立即寻址方式
 - 寄存器寻址方式
 - 直接寻址方式
 - 寄存器间接寻址方式
 - 寄存器相对寻址方式
 - 基址变址寻址方式
 - 相对基址变址寻址方式

2.1.1 立即寻址方式

- 操作数直接存放在指令中，紧跟在操作码之后。
- 立即数可以是**8b**或**16b**的。若为**16b**数，则高字节数据放较高地址单元，低字节数据放在较低地址单元中。

□ 例：

MOV AL, 25

；指令执行后(AL)=19H

MOV AX, 2076H

；指令执行后(AX)=2076H

MOV AL, 'A'

；指令执行后(AL)=41H

- 说明：该寻址方式常用于给寄存器赋初值，并且只能用于源操作数，不用于目的操作数。

2.1.2 寄存器寻址方式

- 操作数放在寄存器中，指令中指定寄存器号。
- 对**16b**操作数，寄存器可以是：**AX, BX, CX, DX, SI, DI, SP**和**BP**等；对**8b**操作数，寄存器可以是：**AL, AH, BL, BH, CL, CH, DL**和**DH**。

□ 例：

MOV AX, BX

；(AX)←(BX), (BX)保持不变。

MOV DL, 25H

；指令执行后(DL)=25H

- 说明：操作数放在寄存器中，无需服务存储器来得到操作数，因而可以取得较高运算速度。

以下寻址方式中，操作数放在代码段以外的存储区中，通过不同方式求得操作数地址，从而得到操作数。

2.1.3 直接寻址方式

- IBM PC机中将操作数的偏移地址称为有效地址EA，直接寻址方式中，EA就在指令中，此时物理地址 = $16 \times (\text{段寄存器}) + \text{EA}$ ，默认段为DS，若为其它段，则应在指令中指定段跨越前缀。

- 例：

MOV AX, [1000H]

;注意：1000H为EA

若(DS)=3000H，地址为31000H的字定义内容为6350H，则程序执行后(AX)=6350H。

MOV AX, VALUE

; 等效于 MOV AX, [VALUE]

MOV AX, ES:[1234H]

; (AX) \leftarrow (16 \times (ES)+1234H)

MOV AX, ES: VALUE

; 等效于 MOV AX, ES: [VALUE]

2.1.4 寄存器间接寻址方式

- 操作数有效地址**EA**在**BX, BP**或**SI, DI**中，操作数在存储器中。
 - 若指定的寄存器为**BX, SI**或**DI**, 则操作数默认在**DS**中，物理地址 = $16 \times (\text{DS}) + (\text{SI} / \text{DI} / \text{BX})$
 - 若指定为**BP**，则操作数默认在**SS**中。物理地址 = $16 \times (\text{SS}) + (\text{BP})$
 - 若操作数不在默认段中，则应在指令中指定段前缀。

□ 例：

MOV AX, [BX]

如果**(AX)=1234H**, **(DS)=3000H**, **(BX)=1000H**, **(31000H)=5678H**, 则物理地址 = **31000H**, 指令执行后**(AX)=5678H**。

MOV AX, ES:[BX] **;(AX) ← (16 × (ES) + (BX))**

- 此寻址方式一般用于数组或表格处理，执行完1条指令后修改寄存器内容就可取出表格中的下一项。

2.1.5 寄存器相对寻址方式

□ 此方式下，操作数的有效地址**EA**和物理地址计算：

- 有效地址**EA** = **(BX/BP/SI/DI)** + 8b/16b偏移量
- 物理地址 = **16 × (DS) + (BX/SI/DI) + 8b/16b偏移量**
或物理地址 = **16 × (SS) + (BP) + 8b/16b偏移量**

□ 例：

MOV AX, 8[SI] ; 也可写成 **MOV AX, [8+SI]**

如果(DS)=3000H, (SI)=2000H, (32008H)=1234H, 则物理地址=32008H, 指令执行后(AX)=1234H.

MOV DL, ES:STR[SI] ; (DL) ← (16 × (ES) + STR + (SI))

□ 该指令可用于表格处理，表格首地址设置为固定值，利用修改寄存器内容来取得表格中的值。

2.1.6 基址变址寻址方式

□ 此方式下，操作数的有效地址**EA**和物理地址计算：

– 有效地址**EA** = (基址寄存器) + (变址寄存器)

– 物理地址 = $16 \times (\text{DS}) + (\text{BX}) + (\text{SI}/\text{DI})$

或物理地址 = $16 \times (\text{SS}) + (\text{BP}) + (\text{SI}/\text{DI})$

□ 例：

MOV AX, [BX][SI] ;或写成: **MOV AX, [BX+SI]**

如果(DS)=3000H, (BX)=1200H, (SI)=4100H, (35300H) =1234H,
则物理地址=35300H,指令执行后(AX)=1234H

MOV AX, ES:[BX][SI] ; (AX) ← (16 × (ES) + (BX) + (SI))

□ 同样适用于数组或表格处理，首地址放于基址寄存器，而用变址寄存器访问数组中各个元素，较直接变址方式灵活

2.1.7 相对基址变址寻址方式

□ 此方式下，操作数的有效地址**EA**和物理地址计算：

- 有效地址**EA** = (基址寄存器) + (变址寄存器) + 8b/16b偏移量
- 物理地址 = $16 \times (\text{DS}) + (\text{BX}) + (\text{SI/DI}) + 8\text{b}/16\text{b}$ 偏移量
- 或物理地址 = $16 \times (\text{SS}) + (\text{BP}) + (\text{SI/DI}) + 8\text{b}/16\text{b}$ 偏移量

□ 例：

MOV ax, COUNT[BP][DI] ；或写成 **MOV AX, COUNT[BP+DI]**

- 如果(SS)=3000H,(BP)=1000H,(DI)=2000H,COUNT=2100H,
(35100H) =1234H,则物理地址=35100H，指令执行后(AX)=
1234H.

□ 方便了堆栈处理：**BP**指向栈顶，从栈顶到数组首地址用偏移量表示，变址寄存器用来访问数组中某个元素。

2.2 IBM PC机指令系统

□ **8086/8088指令系统按功能分为6类：**

- 数据传送指令
- 算术运算指令
- 逻辑运算指令
- 串操作指令
- 控制转移指令
- 处理器控制指令

2.2.1 数据传送指令

□ 通用数据传送指令

- **MOV**指令；**PUSH**指令；**POP**指令；**XCHG**指令

□ 累加器专用传送指令

- **IN**指令；**OUT**指令；**XLAT**指令

□ 地址传送指令

- **LEA**指令；**LDS**指令；**LES**指令

□ 标志寄存器传送指令

- **LAHF**指令；**SAHF**指令；**PUSHF**指令；**POPF**指令

□ 类型转换指令

- **CBW**指令；**CWD**指令

1.通用数据传送指令（MOV; PUSH,POP; XCHG）

① MOV指令

- 指令格式：MOV DST, SRC ； DST和SRC为8b或16b
- 执行操作：(DST)←(SRC)
- 注意：
 - MOV指令不影响PSW；
 - DST和SRC的数据位数必须相同；MOV AX, BL ；×
- 常用形式（7种）：
 - MOV mem/reg1, mem/reg2

例：MOV AX, BX ;(AX) ← (BX)
 MOV DAA, AX ;(DAA) ← (AX)，传送1个字
 MOV DL, DAA ;(DL) ← (DAA)，传送1个字节

注意：2个操作数不能同时为存储器操作数，不允许用段寄存器。

□ MOV reg, data

例: **MOV AL, 20H** ;(AL) ← 20H
 MOV DX, 0FE20H ;(DX) ← 0FE20H, A~F作数头前加0

□ MOV mem, data

例: **MOV DAA1, 200H** ; (DAA1) ← 200H

□ MOV ac, mem

例: **MOV AX, DATA_SEG**
 MOV AL, DAA1 ; (AL) ← (DAA1)
 MOV AX, DAA2 ; (AX) ← (DAA2)

上述**DAA1**必须为单字节存储单元, **DAA2**必须为字存储单元

MOV AX, Y[BP][SI] ; (AX) ← (16×(SS)+(BP)+(SI)+Y)

□ MOV mem, ac

▣ MOV segreg, mem/reg

例: **MOV SS, BX** ; (SS)←(BX)
MOV DS, AX ; (DS)←(AX)

注意:(1) **segreg**不能是**CS**;

(2)不允许将段地址直接传送给**DS**, 必须通过寄存器传送;

MOV DS, DS_SEG ×

MOV AX, DS_SEG ;正确方法

MOV DS, AX

(3)该指令执行完后不响应中断, 要等到下一条指令执行完后才可能响应中断。

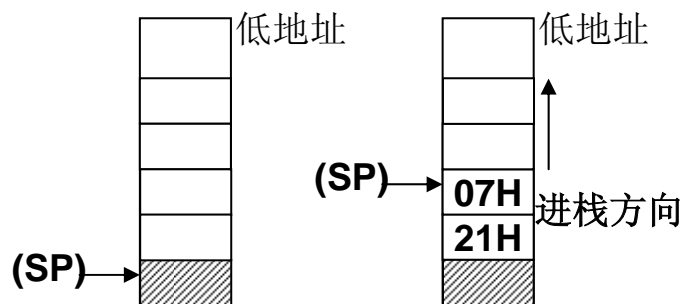
▣ MOV mem/reg, segreg

例: **MOV DAA1, DS** ; (DAA1)←(DS)

② 堆栈操作指令（PUSH, POP）

□ PUSH指令（进栈）

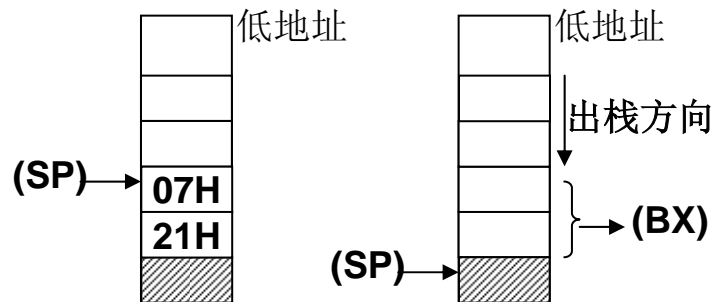
- 指令格式：PUSH SRC；
- 执行操作： $(SP) \leftarrow (SP) - 2$,
 $((SP) + 1, (SP)) \leftarrow (SRC)$



执行PUSH AX; (AX) = 2107H

□ POP指令（出栈）

- 指令格式：POP DST；
- 执行操作： $(DST) \leftarrow ((SP) + 1, (SP))$,
 $(SP) \leftarrow (SP) + 2$



执行POP BX; (BX) = 2107H

□ 说明：

- (1) 两指令中的操作数必须以字为单位，且不能是立即数；
- (2) 指令可以指定段寄存器作为操作数，但POP指令不允许用CS寄存器；
- (3) 两指令不影响标志寄存器PSW。

– 用途：

▣ 如果在程序中用到某些寄存器，但它的内容却在将来还有用，这时就可以用堆栈将它们保存，然后在必要时再恢复其内容。

▣ 例：

PUSH AX

PUSH BX

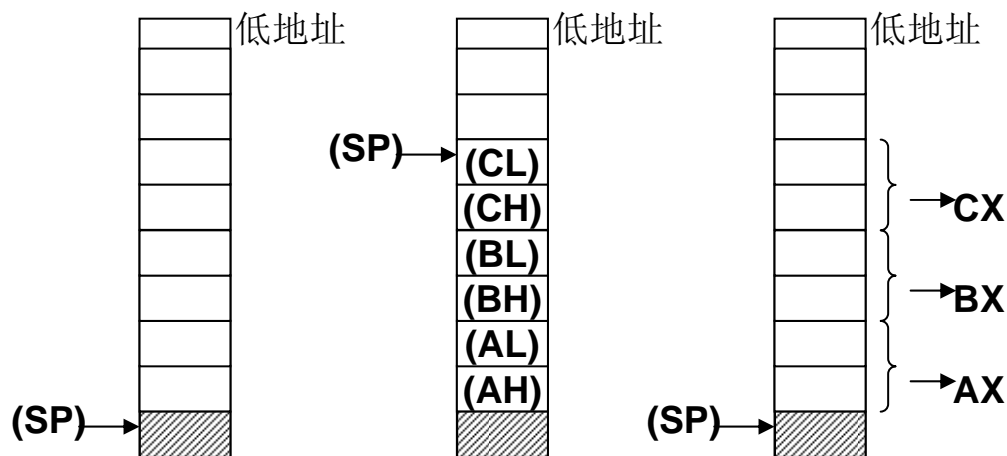
PUSH CX

...

POP CX

POP BX

POP AX



注意：进栈多个数据时，出栈和进栈时顺序相反。

③ XCHG 交换指令

- 指令格式: **XCHG OPR1, OPR2**
- 执行操作: **(OPR1) \leftrightarrow (OPR2)**
- 例: **XCHG BX, [BP+SI]**
 - 如指令执行前: **(BX) = 6F30H, (BP) = 0200H, (SI) = 0046H, (SS)= 2F00H, (2F246H) = 4154H**
则指令执行后, **(BX) = 4154H, (2F246H)= 6F30H**
 - **MOV AL, DA_BYTE1** ;两个存储单元之间的数据交换
XCHG AL, DA_BYTE2
XCHG AL, DA_BYTE1
- 指令说明:
 - 该指令的两个操作数中**必须有一个在寄存器中, 但不允许使用段寄存器**
 - 指令允许字/字节操作, 且**不影响PSW中标志位**

2.累加器专用传送指令（IN,OUT; XLAT）

I/O操作指令（IN，OUT）不影响PSW.

PORT为 $\leq 0FFH$ 的端口地址

□ IN指令（从I/O端口读）

- 指令格式：**IN AL, PORT**（字节）；操作：(AL) \leftarrow (PORT)
IN AX, PORT（字）；操作：(AX) \leftarrow ((PORT+1,PORT)
IN AL, DX（字节）；操作：(AL) \leftarrow ((DX));
IN AX, DX（字）；操作：(AX) \leftarrow ((DX)+1,(DX))
- 例：(1) **IN AX, 28H**
MOV DATA_WORD, AX
(2) **MOV DX, 3FCH**
IN AX, DX

□ OUT指令（向I/O端口写）

- 指令格式：**OUT PORT, AL**（字节）；操作：(PORT) \leftarrow (AL)；
OUT PORT, AX（字）；操作：(PORT+1,PORT) \leftarrow (AX)
OUT DX, AL（字节）；操作：((DX)) \leftarrow (AL);
OUT DX, AX（字）；操作：((DX)+1,(DX)) \leftarrow (AX)
- 例：(1) **MOV AX, DATA_WORD**
OUT 28H, AX
(2) **MOV DX, 3FCH**
OUT DX, AX

□ XLAT 换码指令

– 指令格式: **XLAT OPR**

XLAT

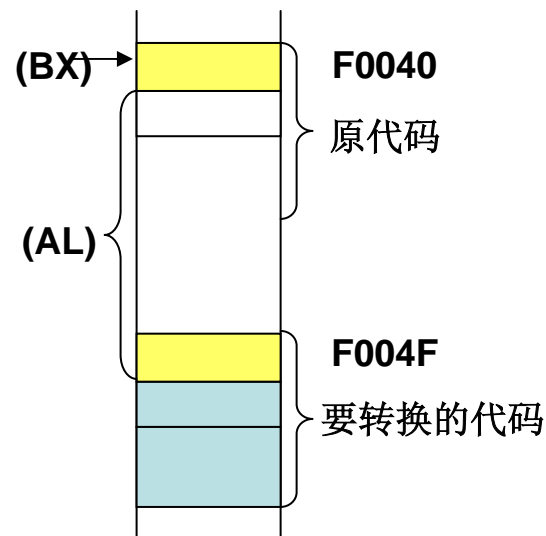
– 执行操作: $(AL) \leftarrow ((BX) + (AL))$

– 用途: 常用于将一种代码转换为另一种代码。

– 例: 如 $(BX)=0040H$, $(AL)=0FH$, $(DS)=F000H$, 则执行

XLAT

后 $(AL) = (F0000 + 0040 + 0F)$



3.地址传送指令（LEA, LDS, LES）

– LEA 有效地址送寄存器

□ 指令格式：LEA REG, SRC

□ 执行操作：(REG) ← SRC ;将原操作数地址送到指定REG。

□ 例：LEA BX,[BX+SI+0F62H]

如执行前 (BX)=0400H, (SI)=003CH

则执行后 (BX)=0400+003C+0F62H=139EH; (BX)为偏移地址

– LDS 指针送寄存器和DS指令

□ 指令格式：LDS REG, SRC

□ 执行操作：(REG) ← (SRC); (DS) ← (SRC+2)

□ 例：LDS SI, [10H]

如执行前 (DS)=C000H, (C0010H)=0180H, (C0012H)= 2000H

则执行后 (SI)=0180H, (DS) = 2000H

– LES 指针送寄存器和ES指令

▣ 指令格式: **LES REG, SRC**

▣ 执行操作: **(REG) ← (SRC); (ES) ← (SRC+2)**

▣ 例: **LES DI, [BX]**

如执行前 **(DS)=B000H, (BX)=080AH, (0B080AH)=05AEH,**
(0B080CH)= 4000H

则执行后 **(DI)=05AEH, (ES) = 4000H**

– 说明:

▣ 以上**3**条指令中的**REG**不能用段寄存器, 且**SRC**必须使用除立即寻址方式和寄存器方式以外的其它寻址方式。

▣ 这些指令**不影响PSW**。

- **LAHF** 标志送AH指令（不影响标志位）
 - ▣ 指令格式: **LAHF** ; 操作: **(AH) ← (PSW低字节)**
- **SAHF** AH送标志寄存器指令
 - ▣ 指令格式: **SAHF** ; 操作: **(PSW低字节) ← (AH)**
- **PUSHF** 标志进堆栈指令（不影响标志位）
 - ▣ 指令格式: **PUSHF** ; 操作: **(SP) ← (SP) - 2**
((SP)+1, (SP)) ← (PSW)
- **POPF** 标志出堆栈指令
 - ▣ 指令格式: **POPF** ; 操作: **(PSW) ← ((SP)+1, SP)**
(SP) ← (SP)+2
- 其它与**FLAG**有关的指令:
 - ▣ **CLD** ;复位方向标志**DF=0**
 - STD** ;设置方向标志**DF=1**
 - ▣ **CLI** ;复位可屏蔽中断允许标志**IF=0**
 - STI** ;设置可屏蔽中断允许标志**IF=1**
 - ▣ **CLC** ;复位进位标志**CF=0**
 - STC** ;设置进位标志**CF=1**
 - CMC** ;进位标志**CF**取反。**CF ← \overline{CF}**

5.类型转换指令

– **CBW** 字节转化为字

- ▣ 指令格式: **CBW** ; 将**AL**内容转换为**AX**
- ▣ 执行操作: **AL**的内容符号扩展到**AH**。如(**AL**)的最高有效位为0, 则(**AH**)=00; 如(**AL**)最高有效位为1, 则(**AH**)=0FFH

– **CWD** 字转化为双字

- ▣ 指令格式: **CWD** ; 将**AX**内容转换为**DX,AX**
- ▣ 执行操作: **AX**的内容符号扩展到**DX**。如(**AX**)的最高有效位为0, 则(**DX**)=0000; 如(**AX**)最高有效位为1, 则(**DX**)= 0FFFFH

2.2.2 算术运算指令

□ 加法指令

- **ADD, ADC, INC**

□ 减法指令

- **SUB, SBB, DEC, NEG, CMP**

□ 乘法指令

- **MUL, IMUL**

□ 除法指令

- **DIV, IDIV**

□ 十进制调整指令

- 压缩**BCD**码调整指令 (**DAA, DAS**)
- 非压缩**BCD**码调整指令 (**AAA, AAS, AAM, AAD**)

1.加法指令

– ADD 加法

- 指令格式: **ADD DST, SRC (8/16b)**
- 执行操作: **$(DST) \leftarrow (SRC) + (DST)$**
- 说明: 该指令的执行结果将影响PSW中**ZF,CF,OF,SF**

无符号数溢出: 用**CF**判断(**CF=1**);

有符号数溢出: 用**OF**判断(**OF=1**) (两操作数符号相同, 相加后符号相反, 则**OF=1**, 否则**OF=0**)

- 例: **ADD DX,0F0F0H**

如指令执行前**(DX)=4652H**, 则执行后

(DX)=3742H ;ZF=0,SF=0,CF=1,OF=0;

	0100 0110 0101 0010
+	1111 0000 1111 0000
<hr/>	
1↙	0011 0111 0100 0010

– ADC 带进位的加法

- 指令格式: **ADC DST, SRC (8/16b)**
- 执行操作: **(DST) ← (SRC)+(DST)+CF**
- 说明: 同**ADD**指令 (影响**PSW**中**ZF,CF,OF,SF**)
- 例: 执行**2**个双精度数加法。设目的操作数存放在**DX**和**AX**, 其中**DX**存放高位字; 源操作数存于**BX**和**CX**, **BX**存放高位字。

ADD AX, CX

ADC DX, BX

设执行前**(DX)=0002H**, **(AX)=0F365H**,
(BX)=0005H, **(CX)=0E024H**

	F365	0002
+	E024	0005
	D389	+ 1(CF)
		0008

则执行后: **(DX)=0008H**, **(AX)=D389H**, **SF=0**, **ZF=0**, **CF=1**, **OF=0**

– INC 加1指令

- 指令格式: **INC OPR(8/16b)**
- 执行操作: **(OPR) ← (OPR)+1**
- 说明: 同**ADD**指令, 但不影响**CF**标志。

2.减法指令

– SUB 减法

▣ 指令格式: **SUB DST, SRC**

▣ 执行操作: **(DST) ← (DST) – (SRC)**

▣ 说明: 该指令的执行结果影响PSW中的**ZF, CF, OF**和**SF**。

若减数 > 被减数则**CF=1**, 否则**CF=0**;

若两数符号相反, 而结果符号与减数相同则**OF=1**, 否则**OF=0**;

▣ 例: **SUB DH, [BP+4]**

如执行前, **(DH)=41H, (SS)=0000H, (BP)=00E4H, (000E8)=5AH**

在执行后, **(DH)=0E7H, SF=1, ZF=0, CF=1, OF=0**

$$\begin{array}{r} 41 \\ - 5A \\ \hline \end{array} \Rightarrow \begin{array}{r} 0100\ 0001 \\ - 0101\ 1010 \\ \hline \end{array} \Rightarrow \begin{array}{r} 0100\ 0001 \\ + 1010\ 0110 \\ \hline 1110\ 0111 \end{array}$$

– SBB 带借位减法指令

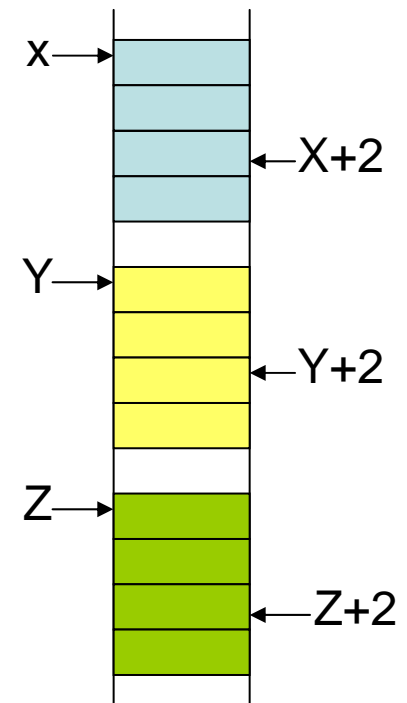
▣ 指令格式: **SBB DST, SRC**

▣ 执行操作: $(DST) \leftarrow (DST) - (SRC) - CF$

▣ 说明: 同**SUB**指令

▣ 例: 设X, Y, Z均为双精度数, 它们分别存放在地址X, X+2; Y, Y+2; Z, Z+2的存储单元中, 存放时高位字在高地址中, 低位字在低地址中, 实现: $W \leftarrow X + Y + 24 - Z$ 。结果存于W和W+2单元。

MOV AX, X	;	}	X+Y
MOV DX, X+2	;		
ADD AX, Y	;		
ADC DX, Y+2	;		
ADD AX, 24 ;	;	}	+ 24
ADC DX, 0	;		
SUB AX, Z	;	}	-Z
SBB DX, Z+2;	;		
MOV W, AX	;	}	结果存入W, W+2
MOV W+2, DX	;		



– DEC 減1指令

- 指令格式: **DEC OPR**
- 执行操作: $(\text{OPR}) \leftarrow (\text{OPR}) - 1$
- 说明: 同**SUB**指令,但不影响**CF**标志。

– NEG 求补指令

- 指令格式: **NEG OPR**
- 执行操作: $(\text{OPR}) \leftarrow -(\text{OPR})$
或 $(\text{OPR}) \leftarrow 0\text{FFFFH} - (\text{OPR}) + 1$
- 说明: 影响**CF**, **SF**, **ZF**, **OF**。
只有当**OPR=0**时结果使**CF=0**,其它情况下**CF=1**。

– CMP指令

- 指令格式: **CMP OPR1, OPR2**
- 执行操作: $(\text{OPR1}) - (\text{OPR2})$
- 说明: 与**SUB**指令不同处在于不保存结果。后面常跟1条条件转移指令, 根据比较结果产生不同的程序分支。

3.乘法指令

– MUL 无符号数乘法

- 指令格式: **MUL SRC** ; 被乘数放在AL或AX中
- 执行操作: 字节操作 $(AX) \leftarrow (AL) * (SRC)$
字操作 $(DX, AX) \leftarrow (AX) * (SRC)$
- 说明: 如果执行结果的AH (或DX) 为0, 则CF=OF=0, 否则均为1; 其它标志位状态无法确定。
- 例: 如(AL) = 0B4H, (BL) = 11H, 则执行: **MUL BL**
0B4H—180D, 11H—17D, (AX)=0BF4H=3060D. CF=OF=1

– IMUL 带符号数乘法

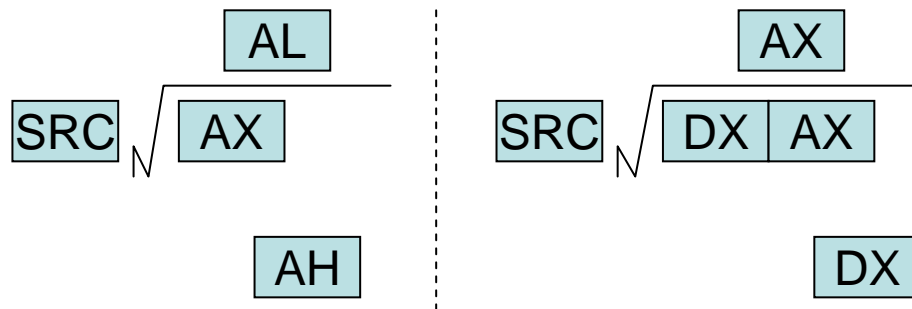
- 指令格式: **IMUL SRC**
- 执行操作: 与MUL指令相同, 但必须是带符号数。
- 说明: 同MUL指令
- 例: 如(AL) = 0B4H, (BL) = 11H, 则执行: **IMUL BL**
0B4H—-76D, 11H—17D, (AX) = 0FAF4H = -1292D. CF=OF=1

4.除法指令

– DIV 无符号数除法

▣ 指令格式: **DIV SRC**

▣ 执行操作:



– 字节操作:执行前将 $(AX) \leftarrow 16b$ 被除数, $(SRC) \leftarrow 8b$ 除数;

执行结果: $8b$ 商在AL中, 8 位余数在AH中。表示为:

$(AL) \leftarrow (AX) / (SRC)$ 的商;

$(AH) \leftarrow (AX) / (SRC)$ 的余数

– 字操作:执行前将 $(DX, AX) \leftarrow 32b$ 被除数, $(SRC) \leftarrow 16b$ 除数;

执行结果: $16b$ 商在AX中, 16 位余数在DX中。表示为:

$(AX) \leftarrow (DX, AX) / (SRC)$ 的商;

$(DX) \leftarrow (DX, AX) / (SRC)$ 的余数

▣ 说明: 对所有条件码无定义。

▣ 例: 如 $(AX) = 0400H$, $(BL) = 0B4H$, 则执行: **DIV BL**

$0400H - 1024D$, $0B4H - 180D$, $(AH) = 7CH = 124D$, $(AL) = 05H = 5D$

– IDIV 带符号数除法

▣ 指令格式: **IDIV SRC**

▣ 执行操作: 与**DIV**指令相同, 但必须是带符号数, 商和余数均为带符号数, 且余数符号和被除数符号相同。

▣ 说明: 同**DIV**指令

▣ 例: 如(**AX**) = 0400H, (**BL**) = 0B4H, 则执行: **IDIV BL**

0400—1024D, 0B4H—76D; (**AH**)= 24H = 36D, (**AL**)=0F3H=—13D

– 例: 计算 $(V - (X * Y + Z - 540)) / X$

其中 **X, Y, Z, V** 均为16位带符号数, 已分别装入 **X, Y, Z, V** 单元中, 要求上式计算结果的商存入**AX**, 余数存入**DX**.

MOV AX, X

IMUL Y

DX	AX
----	----

MOV CX, AX

MOV BX, DX ;(**BX,CX**)=**X*Y**

MOV AX, Z

CWD

ADD CX, AX

ADC BX, DX ;(**BX,CX**)=**X*Y+Z**

SUB CX, 540

SBB BX, 0 ;(**BX,CX**)=**X*Y+Z-540**

MOV AX, V

CWD

SUB AX, CX

SBB DX, BX ;(**DX,AX**)=**V- (X*Y+Z-540)**

IDIV X ;(**DX**):余数, (**AX**):商

5.十进制调整指令

□ 压缩BCD码调整指令

– DAA 加法的十进制调整指令

□ 指令格式: **DAA**

□ 执行操作: **(AL) ← 把AL中的和调整到压缩的BCD格式**。该指令执行之前必须执行**ADD**或**ADC**指令, 加法指令必须把两个压缩的**BCD**码相加, 并把结果存放在**AL**中。

□ 说明: 该指令对**OF**无定义, 但影响所有其它条件标志。

□ 例: (1) **ADD AL, BL**

DAA

CF=0, AF=1

如执行前**(AL)=28, (BL)= 68, ADD后(AL)=90, DAA后(AL)=96**

(2) 如**(BCD1)=1834, (BCD2)=2789**,要求编程序实现:

(BCD3) ← (BCD1)+(BCD2)

MOV AL, BCD1 ;(AL)=34

ADD AL, BCD2 ;34+89

DAA ;(AL)=23,(CF)=1

MOV BCD3, AL

MOV AL, BCD1+1; (AL)=18

ADC AL, BCD2+1; 18+27+1

DAA ;(AL)=46

MOV BCD3+1, AL

– DAS 减法的十进制调整指令

□ 指令格式: **DAS**

□ 执行操作: **(AL) ← 把AL中的差调整到压缩的BCD格式。**

该指令执行之前必须执行**SUB**或**SBB**指令，减法指令必须把两个压缩的**BCD**码相减，并把结果存放在**AL**中。

□ 说明: 同**DAA**指令。

□ 例: (1) **SUB AL, AH**

DAS

CF=0, AF=1

如执行前**(AL)=86, (AH)= 07, SUB后(AL)=7F, DAS后(AL)=79**

(2) 如**(BCD1)=1234, (BCD2)=4612**,要求编程序实现:

(BCD3) ← (BCD1) – (BCD2)

MOV AL, BCD1 ; (AL)=34

SUB AL, BCD2 ; 34-12

DAS ; (AL)=22, CF=0

MOV BCD3, AL

MOV AL, BCD1+1 ; (AL)=12

SBB AL, BCD2+1 ; 12-46-0

DAS

MOV BCD3+1, AL

□ 非压缩BCD码调整指令

– AAA 加法的ASCII调整指令

□ 指令格式: **AAA**

□ 执行操作: **(AL) ← 把AL中的和调整到非压缩的BCD格式。**

(AH) ← (AH) + 调整产生的进位值

该指令执行之前必须执行**ADD**或**ADC**指令，加法指令必须把两个非压缩的**BCD**码相加，并把结果存放在**AL**中。

□ 说明: **AAA**指令影响**AF**和**CF**标志，对其余标志位无定义。

□ 例: **ADD AL, BL**

AAA

如执行前**(AX)=0535H**, **(BL)=39H**, **AL**和**BL**中分别为**5**和**9**的**ASCII**码。**ADD**后**(AL)=6E**, **DAS**后**(AX)=0604H**

└─ **CF=0, AF=1**

└─ **CF=1, AF=1**

– AAS 减法的ASCII调整指令

□ 指令格式: **AAS**

□ 执行操作: **(AL) ← 把AL中的差调整到非压缩的BCD格式。**

(AH) ← (AH) – 调整产生的借位值

该指令执行之前必须执行**SUB**或**SBB**指令，减法指令必须把两个非压缩的**BCD**码相减，并把结果存放在**AL**中。

□ 说明: **AAA**指令影响**AF**和**CF**标志，对其余标志位无定义。

□ 例: 编程序实现: **(DX) ← UP1 + UP2 - UP3**

其中参加运算的数均为二位十进制数。

```
MOV    AX, 0
MOV    AL, UP1
ADD    AL, UP2
AAA
MOV    DL, AL
MOV    AL, UP1+1
ADC    AL, UP2+1
AAA
```

```
XCHG   AL, DL
SUB     AL, UP3
AAS
XCHG   AL, DL
SBB     AL, UP3+1
AAS
MOV     DH, AL
```

– **AAM** 乘法的**ASCII**调整指令

□ 指令格式: **AAM**

□ 执行操作:

– **(AX) ←** 把**AL**中的积调整到非压缩的**BCD**格式。

– 该指令执行之前必须执行**MUL**指令, 把两个非压缩的**BCD**码相乘, 并把结果存放在**AL**中。

□ 说明: 影响**SF**, **ZF**和**PF**, 对**OF**, **CF**和**AF**无定义。

□ 例: **MUL AL, BL**

AAM

如指令执行前**(AL)=07H**, **(BL)=09H**.

MUL后**(AL)=3FH**, **AAM**后**(AH)=06H**, **(AL)=03H**。

– **AAD** 除法的**ASCII**调整指令

▣ 指令格式：**AAD**

▣ 执行操作：

– 如果被除数是放在(**AX**)中的**2**位非压缩**BCD**码（**AH**中存放十位数，**AL**中存放个位数），且**AH**和**AL**中高**4b**均为**0**；除数是**1**位非压缩**BCD**码，且高**4b**均为**0**；(**AX**) ← 把**AL**中的和调整到非压缩的**BCD**格式。

– 把两个数用**DIV**指令相除之前，必须先用**AAD**指令把**AX**中的被除数调整成二进制，并存放在**AL**寄存器中。

▣ 说明：影响**SF**, **ZF**和**PF**，对**OF**, **CF**和**AF**无定义。

▣ 例：**AAD**

如指令执行前(**AX**)=**0604H**,

则指令执行后(**AX**)=**0040H**。

2.2.3 逻辑指令

□ 逻辑运算指令

– AND 逻辑与

□ 指令格式: **AND DST, SRC** ; 操作: $(DST) \leftarrow (DST) \wedge (SRC)$

– OR 逻辑或

□ 指令格式: **OR DST, SRC** ; 操作: $(DST) \leftarrow (DST) \vee (SRC)$

– NOT 逻辑非

□ 指令格式: **NOT OPR** ; 操作: $(OPR) \leftarrow \overline{(OPR)}$

– XOR 异或

□ 指令格式: **AND DST, SRC** ; 操作: $(DST) \leftarrow (DST) \nabla (SRC)$

– TEST 测试指令

□ 指令格式: **TEST OPR1, OPR2** ; 操作: $(OPR1) \wedge (OPR2)$;

结果不保存, 只根据其特征设置条件码

– 说明:

- ▣ 上5条指令中，**NOT**不允许使用立即数，其它4条指令除非源操作数是立即数，至少有1个操作数必须存放在寄存器中，另1个操作数则可以使用任意寻址方式。
- ▣ 对标志位的影响：**NOT**不影响标志位，其它4种指令将使**CF**和**OF**为0，**AF**位无定义，而**SF**, **ZF**和**PF**则根据运算结果设置。

– 例: (1) 要求将**AL**中0, 1两位屏蔽 (2) 要求将**BL**中第5位置1

AND AL, 11111100B

OR BL, 00100000B

(3) 要求将**AX**中0, 1位取反

XOR AX, 00000011B

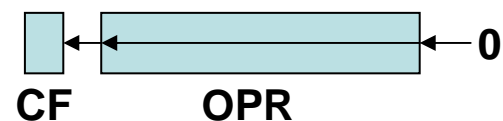
□ 移位指令

– SHL 逻辑左移指令

□ 指令格式: **SHL OPR, CNT**

□ 执行操作: **OPR**可以是除立即数以外的任何寻址方式, 移位次数由**CNT**决定 (**CNT**可以是**1**或**CL**) .

□ 说明: 对条件码的影响是, **CF**位根据指令规定设置, **OF**只有当**CNT=1**时才有效, 在移位后最高有效位的值发生变化(**0**变**1**或**1**变**0**)时**OF**置**1**, 否则**OF**置**0**;

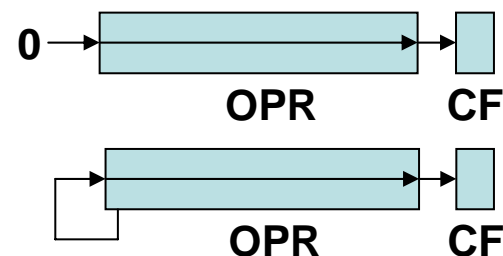


– 其它移位指令

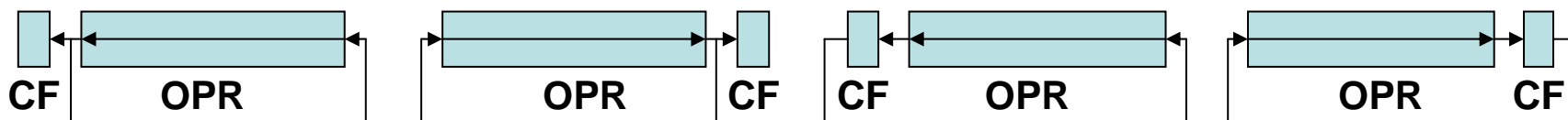
□ **SAL OPR, CNT** ;算术左移指令 (同**SHL**)

□ **SHR OPR, CNT** ;逻辑右移指令

□ **SAR OPR, CNT** ;算术右移指令



- ▣ ROL OPR, CNT ;循环左移指令
- ▣ ROR OPR, CNT ;循环右移指令
- ▣ RCL OPR, CNT ;带进位循环左移指令
- ▣ RCR OPR, CNT ;带进位循环右移指令



— 例：

- (1) **MOV CL, 5** ; 执行前(DS)=0F800H,(DI)=180AH,(0F980A)=0064H
SAR [DI], CL ; 则执行后(0F980A)=0003H, CF=0
- (2) **MOV CL, 2** ; 执行前(SI)=1450H
SHL SI, CL ; 执行后(SI)=5140H, CF=0
- (3) 如(AX)=0012H, (BX)=0034H,要求将它们装配在一起形成(AX)=1234H.
MOV CL, 8
ROL AX, CL
ADD AX, BX

2.2.4 串处理指令

□ 串指令：

- **MOVS** 串传送
- **CMPS** 串比较
- **SCAS** 串扫描
- **LODS** 从串取
- **STOS** 存入串

□ 与上述基本指令配合使用的前缀指令：

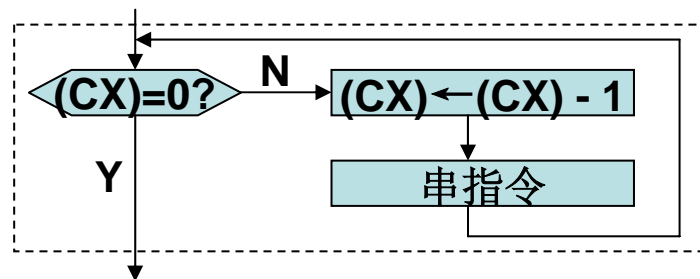
- **REP** 重复
- **REPE/REPZ** 相等/为**0**则重复
- **REPNE/REPNZ** 不相等/不为**0**则重复

– REP 重复串指令

▣ 指令格式: REP 串指令

▣ 执行操作:

MOVS, STOS, LODS



– MOVS 串传送指令

▣ 指令格式: MOVS DST, SRC ;在操作数中要表明字/字节操作

MOVSB (字节)

MOVSW (字)

▣ 执行操作: (1) $(DI) \leftarrow (SI)$

(2) 字节操作: $(SI) \leftarrow (SI) \pm 1, (DI) \leftarrow (DI) \pm 1$

(3) 字操作: $(SI) \leftarrow (SI) \pm 2, (DI) \leftarrow (DI) \pm 2$

DF=0时用+, DF=1时用-

▣ 说明:

A. 该指令不影响条件码。

B. 该指令可以把由(SI)指向的数据段中的1个字/字节→由(DI)指向的附加段中的1个字/字节中, 同时根据DF值及数据格式(字/字节)对(SI)和(DI)进行修改。

C. 该指令与**REP**联用，则可将**数据段中整串数据**→**附加段中**，但执行前要做准备工作，步骤如下：

□ 例：将**DS**段中**17**个字符送到**DS**段中。

-----定义数据段-----

DATAREA SEGMENT

MESS1 DB 'personal computer \$'

DATAREA ENDS

-----定义附加段-----

EXTRA SEGMENT

MESS2 DB 17 DUP(?)

EXTRA ENDS

-----定义代码段-----

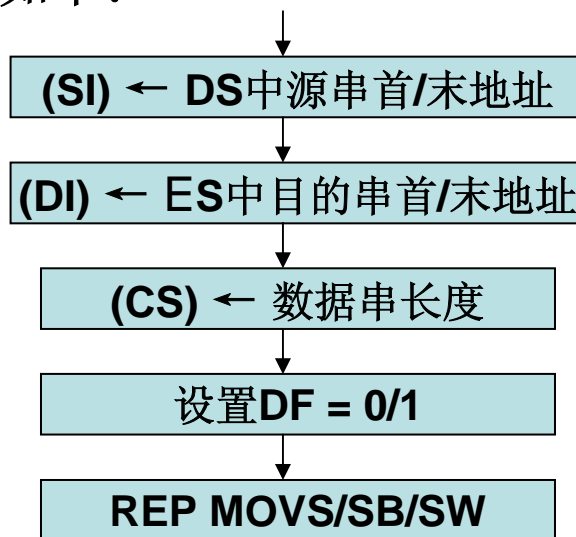
CODE SEGMENT

ASSUME CS:CODE, DS:DATAREA, ES:EXTRA

 ...

MOV AX, DATAREA

MOV DS, AX



```
MOV AX, EXTRA
MOV ES, AX
...
LEA SI, MESS1
LEA DI, MESS2
MOV CX,17
CLD
REP MOVSB
...
CODE ENDS
END
```

– STOS 存入串指令

▣ 指令格式: **STOS DST**

STOSB (字节)

STOSW (字)

▣ 执行操作: 字节操作: $((DI)) \leftarrow (AL), (DI) \leftarrow (DI) \pm 1$

字操作: $((DI)) \leftarrow (AX), (DI) \leftarrow (DI) \pm 2$

▣ 说明:

A.该指令不影响条件码。

B.该指令把由**(AL)/(AX)**→由**(DI)**指定的附加段某单元中, 并根据**DF**值及数据格式(字/字节)修改**(DI)**。

C.该指令与**REP**联用, 则可将**(AL)/(AX)**存入一个串长度为**(CX)**的缓冲区中。

D.该指令在**初始化**某一缓冲区时很有用。

– LODS 取出串指令

▣ 指令格式: **LODS DST**

LODSB (字节)

LODSW (字)

▣ 执行操作: 字节操作: $(AL) \leftarrow ((SI)), (SI) \leftarrow (SI) \pm 1$

字操作: $(AX) \leftarrow ((SI)), (SI) \leftarrow (SI) \pm 2$

▣ 说明:

A.该指令不影响条件码。

B.该指令把由 **(SI)**指定的数据段某单元内容中 $\rightarrow (AL)/(AX)$, 并根据**DF**值及数据格式(字/字节)修改**(SI)**。

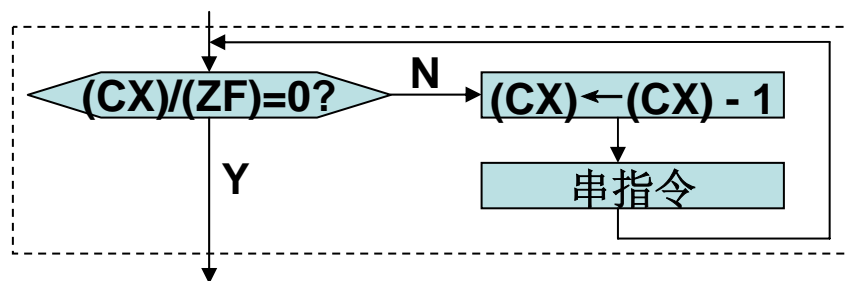
C.一般说来, 该指令不和**REP**联用。有时缓冲区中的一串字符需要逐次取出来测试时, 可用本指令。

– REPE/REPZ 当相等/为0时重复串操作

□ 指令格式: REPE/REPZ 串指令

CMPS, SCAS

□ 执行操作:



– REPNE/REPZ 当不相等/不为0时重复串操作

□ 指令格式: REPE/REPZ 串指令

□ 执行操作: 退出条件为 $(CX)=0$ 或 $ZF=1$, 其它与REPE相同。

– **CMPS** 串比较指令

▣ 指令格式: **CMPS SRC, DST**

CMPSB （字节）；

CMPSW （字）

▣ 执行操作: **((SI)) – ((DI))**

 字节操作: **(SI) ← (SI) ± 1, (DI) ← (DI) ± 1**

 字操作: **(SI) ← (SI) ± 2, (DI) ← (DI) ± 2**

▣ 说明: **(SI)**指向的**DS**段中的1个字/字节 – **(DI)**指向的**ES**段中的1个字/字节，不保存结果，只根据结果设置条件码。

– SCAS 串扫描指令

▣ 指令格式: **SCAS SRC, DST**

SCASB (字节);

SCASW (字)

▣ 执行操作: 字节操作: **(AL) ← (DI), (DI) ← (DI) ± 1**

 字操作: **(AX) ← (DI), (DI) ← (DI) ± 2**

▣ 说明: 把**(AL)**或**(AX)**与由**(DI)**指定的**ES**段中**1**个字节/字比较,
不保存结果, 只根据结果设置条件码。

▣ 以上**2**条指令与**REPE/REPZ**或**REPNE/REPZ**结合可比较**2**个
数据串或在**1**个串中查找**1**个指定字符。

▣ 串处理指令，几个需要注意的问题：

- 用串处理指令在不同段之间传送或比较数据，如果需要**在同一段内处理数据**，可以在**DS和ES**中设置同样的地址，或者在源操作数字段使用段跨越前缀来实现。

例如：**MOVS [DI], ES:[SI]**

- 注意循环次数的设置。对于字指令来说，**(CX)**中预置的值应该是字的个数而不是字节的个数。
- 注意方向标志的设置。正向时设置**DF=0**，反向时设置**DF=1**。

2.2.5 控制转移指令

① 无条件转移指令

- **JMP**

② 条件转移指令

- 根据单个标志情况转移（**JZ/JE, JNZ/JNE; JS,JNS; JO,JNO; JP,JNP; JB/JC,JNB/JNC**）
- 比较两无符号数，由结果转移（**JB/JC, JNB/JNC, JBE/JNA, JNBE/JA**）
- 比较两带符号数，由结果转移（**JL/JNGE, JNL, JLE/JNG, JNLE/JG**）
- 测试**CX**的值，为**0**则转移（**JCXZ**）

③ 循环指令

- **LOOP, LOOPZ/LOOPE, LOOPNZ/LOOPNE**

④ 子程序调用和返回

- **CALL, RET**

⑤ 中断调用和返回

- **INT, INTO, IRET**

① 无条件转移指令: **JMP**指令

- 作用: 无条件转移到指定的地址去执行从该地址开始的指令。
- 两类: 段内转移。在同一个段范围内进行转移 (修改**IP**)。
段间转移。转到另一个段去执行程序 (修改**CS**和**IP**)。
- 格式: (不影响条件码)

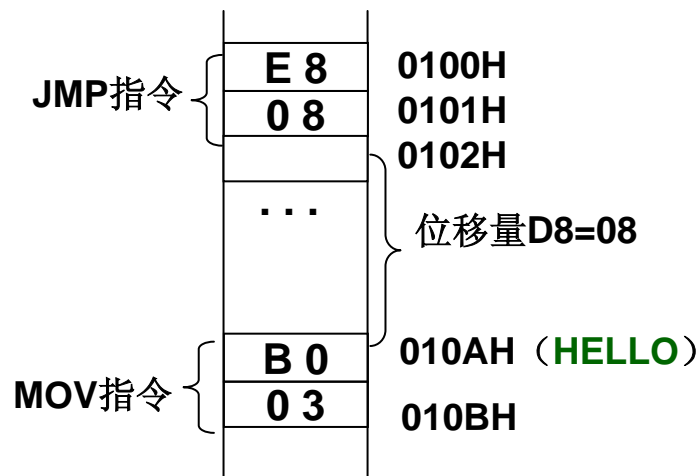
A. 段内直接短转移

□ 指令格式: **JMP SHORT OPR**

□ 执行操作: $(IP) \leftarrow (IP) + 8b \text{ 偏移量}$; **-128~127字节范围内**

□ 例:

```
...  
JMP SHORT HELLO  
...  
HELLO: MOV AL, 3  
...
```



B. 段内直接近转移

□ 指令格式: **JMP NEAR PTR OPR**

□ 执行操作: **$(IP) \leftarrow (IP) + 16b$ 偏移量**

位移量是**16b**，可以转移到段内任一个位置。

C. 段内间接转移

□ 指令格式: **JMP WORD PTR OPR**

□ 执行操作: **$(IP) \leftarrow (EA)$**

有效地址**EA**由**OPR**的寻址方式确定，可以是除立即数以外的任一种寻址方式。

D. 段间直接（远）转移

□ 指令格式: **JMP FAR PTR OPR**

□ 执行操作: **$(IP) \leftarrow OPR$ 的段内偏移地址**

$(CS) \leftarrow OPR$ 所在段的段地址

□ 例：

C1 SEGMENT

...

JMP FAR PTR NEXT_PROG

...

C1 ENDS

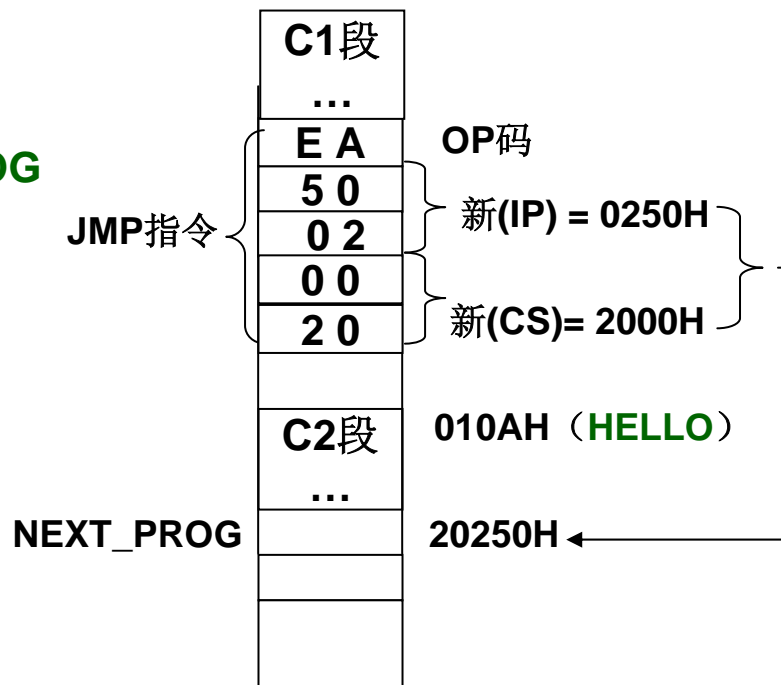
C2 SEGMENT

...

NEXT_PROG:

...

C2 ENDS



E. 段间间接转移

□ 指令格式: **JMP DWORD PTR OPR**

□ 执行操作: **(IP) ← (EA)**

(CS) ← (EA + 2)

EA由寻址方式确定，可使用除立即数和寄存器方式外的任何存储器寻址方式

□ 例: **JMP DWORD PTR ALPHA[SP][DI]**

② 条件转移指令

— 根据单个标志的情况设置转移

操作符	指令格式	执行操作	测试条件
JZ / JE	JZ OPR	结果为 0 则转移	ZF = 1
JNZ/JNE	JNZ OPR	结果非 0 则转移	ZF = 0
JS	JS OPR	结果为负则转移	SF = 1
JNS	JNS OPR	结果为正则转移	SF = 0
JO	JO OPR	结果超过范围则转移	OF = 1
JNO	JNO OPR	结果不溢出则转移	OF = 0
JP/JPE	JP OPR	结果低 8 位中 1 个数为偶数则转移	PF = 1
JNP/JPO	JNP OPR	结果低 8 位中 1 个数为奇数则转移	PF = 0
JB/JNAC/JC	JC OPR	结果超出无符号数表示范围转移	CF = 1
JNB/JAE/JNC	JNC OPR	结果在无符号数表示范围内转移	CF = 0

□ 例：

- 如果需要根据一次加法运算的结果实行不同的处理，程序框图如右图所示，程序如下：

```

...
ADD AX, TEMP
JZ ACT_2
...      } ACT_1
ACT_2:   } ACT_2
...

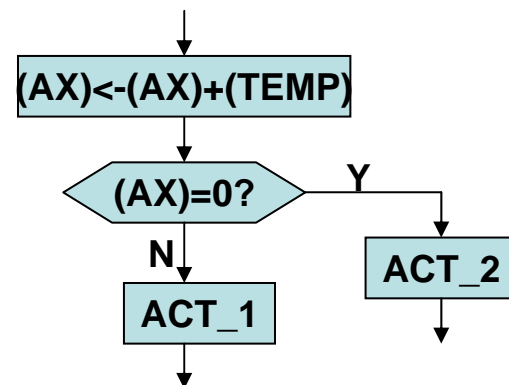
```

或

```

...
ADD AX, TEMP
JNZ ACT_1
...      } ACT_2
ACT_1:   } ACT_1
...

```



- 比较2个数是否相等，如相等做动作1，否则做动作2。

```

...
CMP AX, BX
JE ACT_1
...      } ACT_2
ACT_1:   } ACT_1
...

```

或

```

...
CMP AX, BX
JNE ACT_2
...      } ACT_1
ACT_2:   } ACT_2
...

```

– 比较两无符号数，根据比较结果转移

操作符	指令格式	执行操作	测试条件
JB/JNAE/JC	JB OPR	低于/不高于或等于/ CF=1 ，则转移	CF = 1
JNB/JAE/JNC	JNB OPR	不低于/高于或等于/ CF=0 ，则转移	CF = 0
JBE	JBE OPR	低于或等于/不高于，则转移	CF ∨ ZF = 1
JNBE	JNBE OPR	不低于或等于/高于，则转移	CF ∨ ZF = 0

– 比较两带符号数，根据比较结果转移

操作符	指令格式	执行操作	测试条件
JL/JNGE	JL OPR	小于/不大于或等于，则转移	SF ∨ OF = 1
JNL/JGE	JNL OPR	不小于/大于或等于，则转移	SF ∨ OF = 0
JLE/JNG	JLE OPR	小于或等于/不大于，则转移	(SF ∨ OF) ∨ ZF = 1
JNLE	JNLE OPR	不小于或等于/大于，则转移	(SF ∨ OF) ∨ ZF = 0

□ 例：**MOV AX, A**
CMP AX, B
JL X

;如果**(A) < (B)**则转移到**X**去执行

– 测试**CX**的值为**0**则转移指令：**JCXZ**

▣ 指令格式：**JCXZ OPR**

▣ 测试条件：**(CX)=0?**

▣ **(CX)**常用来设置计数值，所以这条指令可根据**(CX)**的修改情况来产生两个不同的分支。

– 例：

▣ 在存储器中有首地址为**ARRAY**的**N**字数组，要求测试其中正数、**0**及负数个数：**(DI)←正数个数**，**(SI)←0个数**，**(AX)←N- (DI) - (SI)**，如果有负数则转移到**NEG_VAL**中执行。

MOV CX, N ; 初始化

MOV BX, 0

MOV DI, BX

MOV SI, BX

AGAIN: CMP ARRAY[BX],0

JLE LESS_EQ

INC DI

JMP SHORT NEXT

LESS_EQ: JL NEXT

INC SI

NEXT: ADD BX, 2

DEC CX

JNZ AGAIN

MOV AX, N

SUB AX, DI

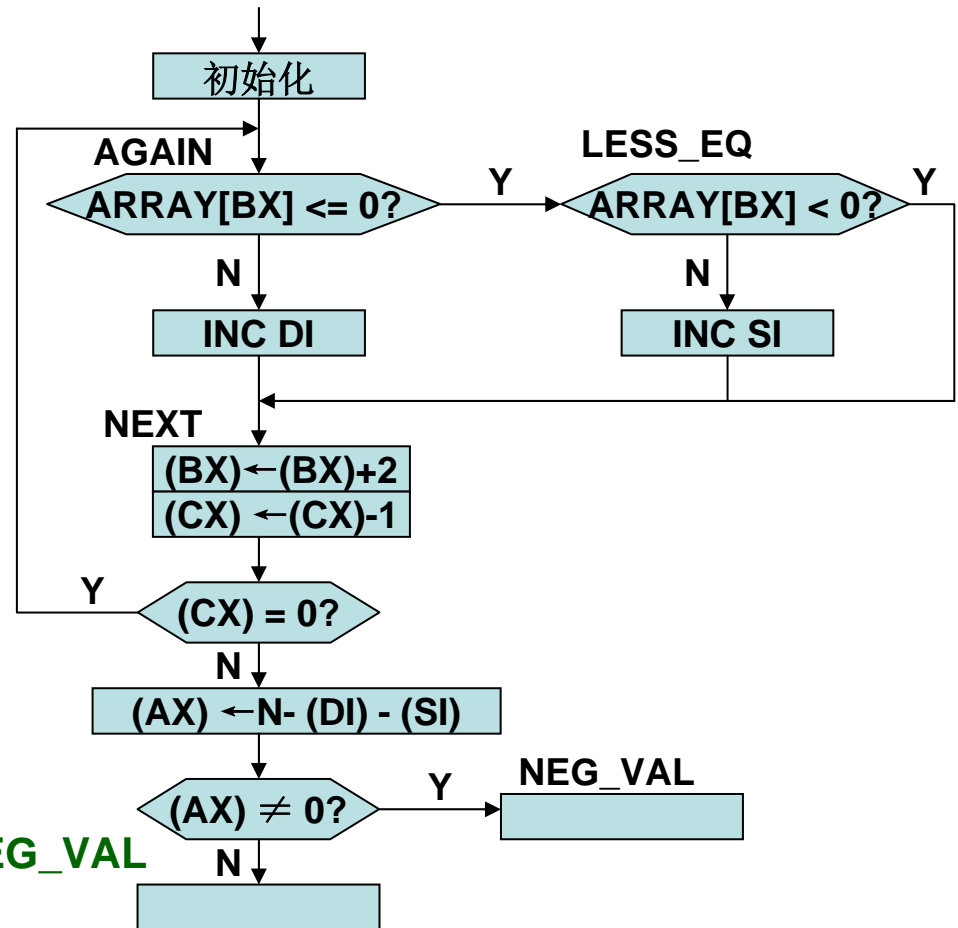
SUB AX, SI

JZ SKIP

JMP NEAR PTR NEG_VAL

SKIP: ...

NEG_VAL:...



③ 循环指令

操作符	指令格式	测试条件
LOOP	LOOP OPR	(CX) ≠ 0
LOOPZ / LOOPE	LOOPZ OPR	ZF=1 且 (CX) ≠ 0
LOONZ / LOONE	LOONE OPR	ZF=0 且 (CX) ≠ 0

— 执行步骤：右图

MOV CX, N

...

AGAIN:

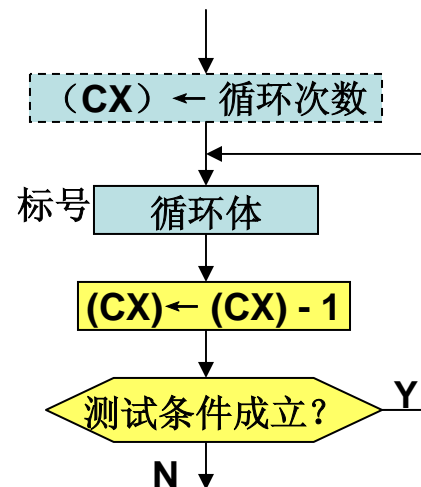
...

LOOP AGAIN

— 例：有一个首地址为 **ARRAY** 的 **M** 字数组，试编写程序：求该数组的内容之和（不考虑溢出），并把结果存入 **TOTAL** 中。

```

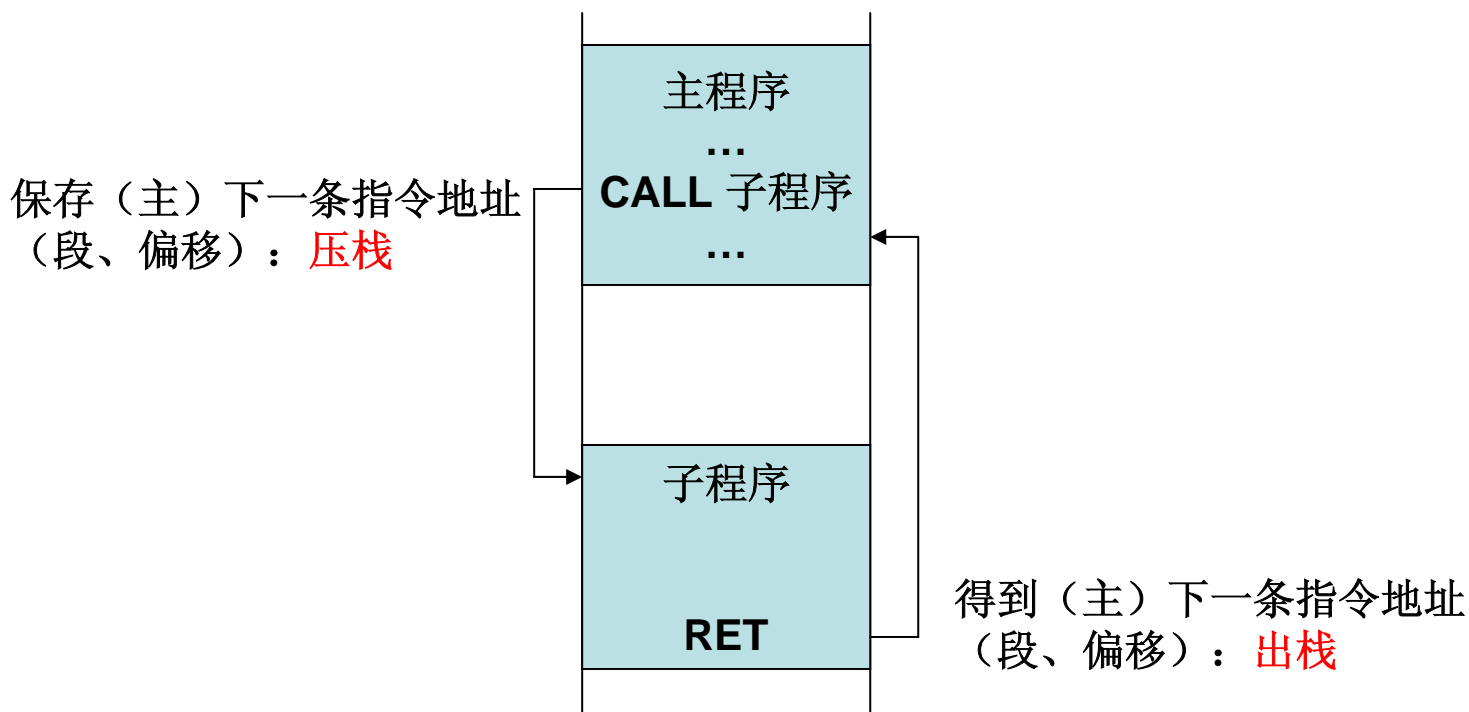
MOV  CX, M    ; 循环次数
MOV  AX, 0
MOV  SI, AX
AGAIN: ADD  AX, ARRAY[SI]
      ADD  SI, 2
      LOOP AGAIN
      MOV  TOTAL, AX
  
```



④ 子程序调用和返回指令

- 子程序：相当于高级语言中的过程。为便于模块化设计，将程序中某些具有独立功能部分的程序模块，称之为子程序。

- **CALL** 调用子程序指令
- **RET** 子程序返回指令



CALL	段内		段间	
	直接调用	间接调用	直接调用	间接调用
格式	CALL DST	CALL DST	CALL DST	CALL DST
执行操作	$(SP) \leftarrow (SP) - 2$ $((SP) + 1, (SP)) \leftarrow (IP)$ $(IP) \leftarrow (IP) + D16$	同直接调用(将主 IP压栈) $(IP) \leftarrow (EA)$	$(SP) \leftarrow (SP) - 2$ $((SP) + 1, (SP)) \leftarrow (CS)$ $(SP) \leftarrow (SP) - 2$ $((SP) + 1, (SP)) \leftarrow (IP)$ $(IP) \leftarrow (\text{子})\text{偏移地址}$ $(CS) \leftarrow (\text{子})\text{段地址}$	同直接调用(将主 IP 和 CS压栈) $(IP) \leftarrow (\text{子})(EA)$ $(CS) \leftarrow (\text{子})(EA + 2)$
RET	返回	带立即数返回	返回	带立即数返回
格式	RET	RET EXP	RET	RET EXP
执行操作	$(IP) \leftarrow ((SP) + 1, (SP))$ $(SP) \leftarrow (SP) + 2$	同左返回(将主 IP 出栈) $(SP) \leftarrow (SP) + D16$	$(IP) \leftarrow ((SP) + 1, (SP))$ $(SP) \leftarrow (SP) + 2$ $(CS) \leftarrow ((SP) + 1, (SP))$ $(SP) \leftarrow (SP) + 2$	同左返回(将主 IP 和 CS出栈) $(SP) \leftarrow (SP) + D16$

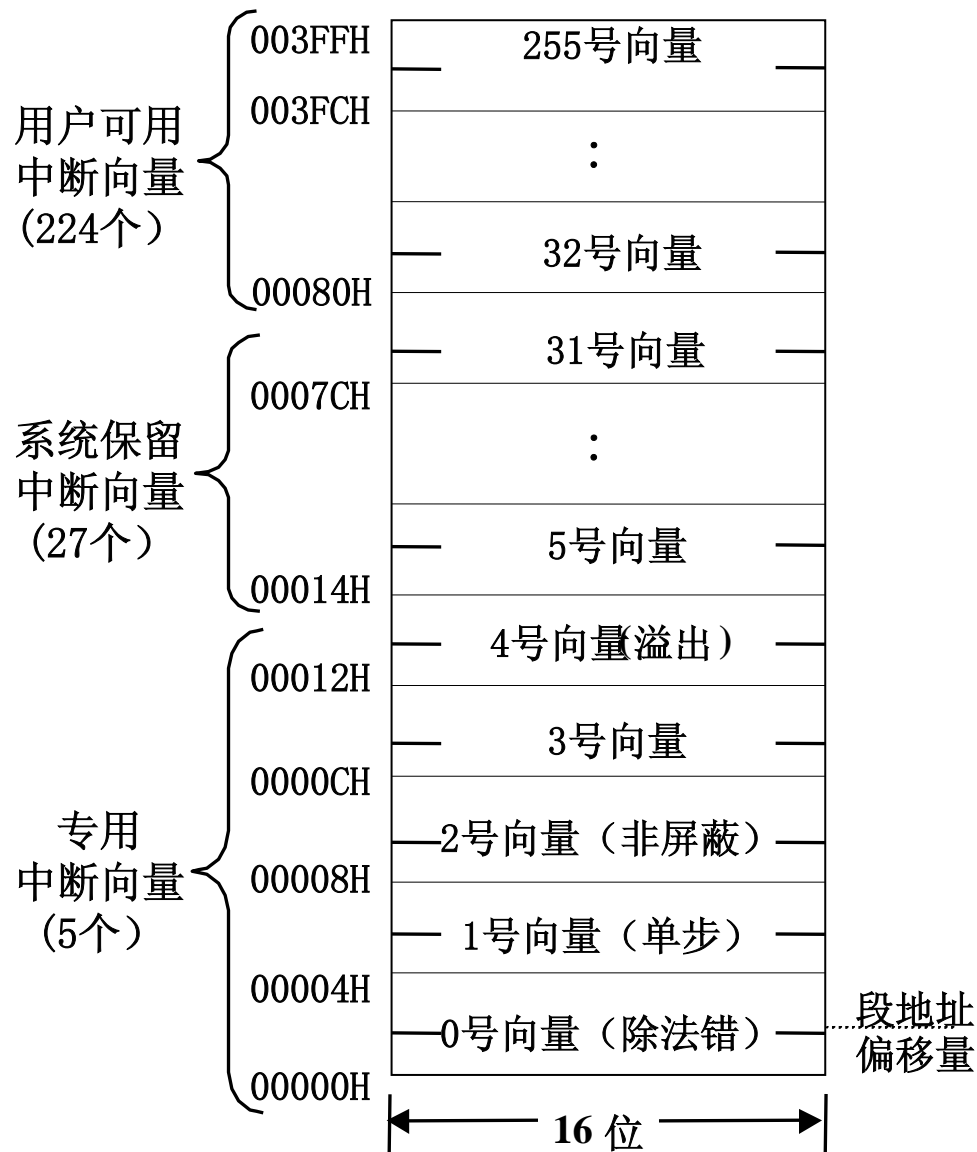
□ 中断

— 概念：

- 当系统运行或者程序运行期间，在遇到某些紧急事件时，需要计算机暂停正在执行的程序，**自动**转去执行处理紧急事件的子程序，当紧急事件处理完毕后，恢复原来的状态，再继续执行原来的程序。这种对紧急事件的处理模式，称为**中断**。
- **中断源**和**中断类型号**：引起中断的事件称为中断源。中断源一般有多个（**IBM-PC**可有**256**个），为区分各个中断源，给每个中断源一个二进制编号，该编号称为该中断源的中断类型号。
- **中断处理程序**：处理紧急事件的子程序。
- **中断向量**：中断处理程序在内存中的入口地址。每个中断向量占**4**个字节（前**2**个字节存放偏移量，后**2**个字节存放段地址），一般存放在存储器的低地址区。**中断向量入口地址 = 4 × 中断类型号**

– 8086中断向量表

- 位于内存0段的0~3FFH，最多可以容纳256个中断向量。
- 0~4：为专用中断指针，用户不能对其修改。
- 5~31：为保留中断指针，这是Intel公司保留的中断指针，用户不应使用。
- 32~255：为用户使用的中断指针，它可由用户指定。



– 中断指令（INT, INTO, IRET）

中断指令	INT	INTO (如溢出则中断)	IRET (从中断返回)
指令格式	INT TYPE 或 INT (对INT, 隐含的TYPE=3)	INTO	IRET
执行操作	$(SP) \leftarrow (SP)-2$ $((SP)+1, (SP)) \leftarrow (PSW)$ $(SP) \leftarrow (SP)-2$ $((SP)+1, (SP)) \leftarrow (CS)$ $(SP) \leftarrow (SP)-2$ $((SP)+1, (SP)) \leftarrow (IP)$ $(IP) \leftarrow (TYPE*4)$ $(CS) \leftarrow (TYPE*4+2)$	若IF=1, 则: $(SP) \leftarrow (SP)-2$ $((SP)+1, (SP)) \leftarrow (PSW)$ $(SP) \leftarrow (SP)-2$ $((SP)+1, (SP)) \leftarrow (CS)$ $(SP) \leftarrow (SP)-2$ $((SP)+1, (SP)) \leftarrow (IP)$ $(IP) \leftarrow (10H)$ $(CS) \leftarrow (12H)$	$(IP) \leftarrow ((SP)+1, (SP))$ $(SP) \leftarrow (SP)+2$ $(CS) \leftarrow ((SP)+1, (SP))$ $(SP) \leftarrow (SP)+2$ $(PSW) \leftarrow ((SP)+1, (SP))$ $(SP) \leftarrow (SP)+2$

– DOS中断

□ BIOS中断

□ DOS功能调用的使用方法:

- ① 在(**AH**)中存入所要调用功能的功能号;
- ② 根据所调用功能的规定设置入口参数;
- ③ 用**INT 21H**指令转入子程序入口;
- ④ 相应的子程序运行完后, 可以按规定取得出口参数。

AH	功能	入口参数	出口参数
00H	程序终止	CS = 程序段前缀	AL=输入字符
01H	键盘输入并回显		
02H	显示输出	DL = 输出字符	
09H	显示字符串	DS:DX=串地址 ‘\$’结束字符串	
25H	设置中断向量	DS:DX=中断向量, AL= 中断类型号	
35H	取中断向量	AL=中断类型	ES:BX=中断向量

2.2.6 处理机控制指令

□ **NOP**指令

- 该指令不执行任何操作，在机器码中占**1**个字节单元。

□ **HLT** 停机指令

- 该指令可使机器暂停工作，使**CPU**处于停机状态以便等待**1**次外部中断到来，中断结束后可继续执行下面的程序。

□ **WAIT**等待指令

- 该指令可使**CPU**处于空转状态，它也可用来等待外部中断发生，但中断结束后仍返回**WAIT**指令继续等待。

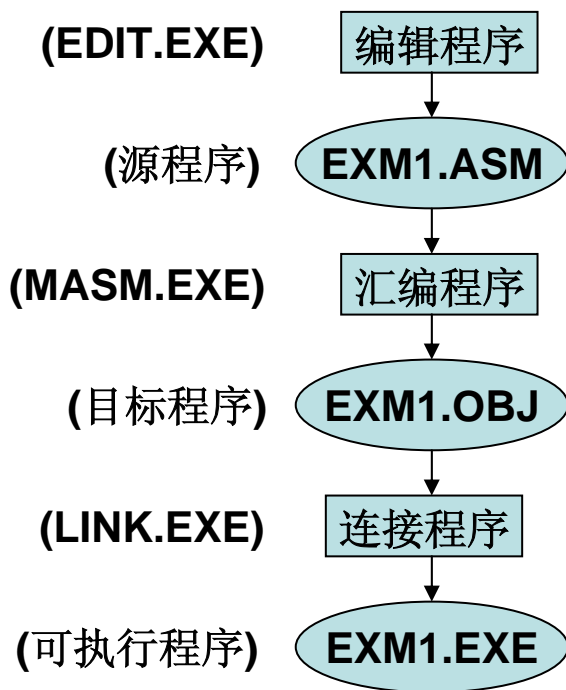
□ **ESC** 换码指令（与协处理器有关）

- 格式：**ESC mem**

□ **LOCK**封锁指令（与协处理器有关）

第3章 汇编语言程序设计

□ 汇编程序上机过程



执行**EDIT.EXE**，在其中编写源程序，编写完成后保存（如：**EXM1.ASM**）

C:>MASM EXM1

（如果汇编时显示错误，根据提示的错误行，修改错误再汇编）

C:>LINK EXM1

（如果出错，一般是源程序出错，仔细检查源程序，修改错误后重新汇编、连接）

□ 汇编语言源程序结构

- 例：将**40**个字母**a**的字符串从源缓冲区传送到目的缓冲区。

```
data segment           ; 数据段
    sour_buf db 40 dup ('a')
data ends

extra segment          ; 附加段
    dest_buff db 40 dup(?)
extra ends

code segment           ; 代码段
main proc far           ; 主程序部分
    assume cs:code, ds:data
start: push ds           ; 保存旧数据段
      sub ax, ax
      push ax
      mov ax, data       ; 装入数据段地址
      mov ds, ax
      mov ax, extra      ; 装入附加段地址
      mov es, ax
      lea si, sour_buf   ; 源串偏移地址送SI
      lea di, dest_buff  ; 目的串偏移地址送DI
      cld                ; 清DF=0
      mov cx, 40         ; 传送次数送CX
      rep movsb          ; 串传送
      ret                ; 返回到DOS
main endp               ; 主程序结束
code ends               ; 代码段结束
end start               ; 源程序结束
```

- 由上例，汇编语言源程序由若干个段构成。
 - ▣ 数据段，附加段，堆栈段：进行变量、常量定义。根据具体程序可以没有。
 - ▣ 代码段：任何源程序都必须有代码段。为了使程序更结构化，代码段一般由若干个过程构成，过程之间通过调用来协作。
 - ▣ 各个段程序由若干语句构成。汇编语言语句分为两类：
 - 指令性语句。产生目标代码。格式：
 【标号:】 操作码 【操作数1】 【, 操作数2】 【; 注释】
 - 指示性语句。不产生目标代码，仅提供汇编信息。格式：
 【变量名】 伪指令 【操作数1】 【, 操作数2, ...】 【;注释】

伪操作

□ 数据定义和储存分配伪操作

— 数据类型：

- **DB**: 用来定义字节，其后的每个操作数都占用**1**个字节。
- **DW**: 用来定义字，其后的每个操作数都占用**1**个字。
- **DD**: 用来定义双字，其后的每个操作数都占用**2**个字。
- **DQ**: 用来定义**4**个字，其后的每个操作数都占用**4**个字。
- **DT**: 用来定义**10**个字节，其后的每个操作数都占用**10**个字节，形成压缩的**BCD**码。

— 例：

```
DATA_BYTE    DB    10, 4, 10H
MESSAGE      DB    'HELLO'      ; 操作数可以是字符串
ABC          DB    0, ?, ?, 0   ; ?表示分配存储空间，不存入值
DATA_WORD    DW    100, 10H, -5
DATA_DW      DD    3*20, 0FFFDH
```

– DUP

- 数据定义时，操作数可用**DUP**操作符来复制某个操作数，格式：

count DUP (operand, ..., operand)

含义：将括号中的操作数重复**count**次，**count**可以是一个表达式，其值应该是一个正数。

- 例：
ARRAY1 DB 2 DUP(0, 1, 2, ?)
ARRAY2 DB 100 DUP(?)
ARRAY3 DB 100 DUP(0, 2 DUP(1,2), 0, 3) ;DUP操作可嵌套

– PTR

- 汇编语言中，源和目的操作数类型应该相同，如果数据段中数据类型与源或目的操作数类型不同，则应该进行类型转换，格式：

类型 PTR 变量 ± 常数表达式

说明：类型可以是**BYTE, WORD, DWORD**

- 例：
OPER1 DB 1, 2
OPER2 DW 1234H, 5678H

...

MOV AX, WORD PTR OPER1+1 ; (AX) = 3402H

MOV AL, BYTE PTR OPER2 ;(AL) = 34H

– LABEL

- 汇编语言中，**同一个变量可以具有不同类型**，可用**LABEL**指令指定其类型。格式：

变量名 **LABEL** 类型 ; 类型:BYTE,WORD,DWORD

- 例: **DA1 LABEL BYTE**
DA2 DW 50 DUP(0)

将数组首地址赋给字节类型变量**DA1**和字类型变量**DA2**，此时**DA1**可进行字节操作，**DA2**可进行字操作。

□ 表达式赋值**EQU**

- 当程序中多次出现同一表达式，为方便可以用赋值伪操作**给表达式赋予一个名字**，其格式：

– 表达式名 **EQU** 表达式

- 例: **ALPHA EQU 256**
BETA EQU ALPHA+2
ADDR EQU VAR+BETA
P8 EQU DS:[BP+ ADDR]

□ 段定义伪操作

– 段定义。格式：

段名 **SEGMENT** 【定位类型】 【组合类型】 【'类别'】

...

段名 **ENDS**

对段定义的说明：

- 【定位类型】：指明段起始地址应有怎样的边界值。选项：
 - **PARA**：默认，段起始地址必须是**16**的倍数。
 - **BYTE**：该段可以从任何地址开始。
 - **WORD**：该段必须从偶地址开始。
 - **PAGE**：段起始地址必须是**256**的倍数。
- 【组合类型】：说明程序连接时的合并方式。选项：
 - **PUBLIC, COMMON, AT** 表达式, **STACK, MEMORY**。

- 段定义时，还必须明确段与段寄存器的关系，格式：

ASSUME 段寄存器名:段名, 段寄存器名:段名,...

- **ASSUME**只指定某个段分配给某段寄存器，并不将段地址装入段寄存器，所以在代码段中还必须将段地址装入相应段寄存器中（对代码段无需装入），可通过**MOV**指令实现。如：

ASSUME CS:CODE_SEG, DS:DATA

MOV AX, DATA

MOV DS, AX

□ 过程定义伪操作

- 过程定义用在过程（子程序）的前后，使整个过程形成清晰的，具有特定功能的代码块。
- 格式：

过程名 **PORC** 属性

...

过程名 **ENDP**

– 说明：

- ▣ 过程名：标识符，是子程序入口的符号地址。
- ▣ 属性：可以是**NEAR**或**FAR**，属性确定原则：
 - 调用程序和过程在**同一个代码段**中则使用**NEAR**属性，
 - 调用过程和过程**不在同一个代码段**中则使用**FAR**属性
 - 当一过程被**同一段和另一段调用**时，使用**FAR**属性
 - 一般说来，**主过程应定义为FAR**属性。

– 例：调用程序和子程序在同一代码段中。

MAIN PROC FAR

...

CALL SUBR1

...

RET

MAIN ENDP

SUBR1 PROC NEAR

...

RET

SUBR1 ENDP

或

MAIN PROC FAR ; 过程嵌套

...

CALL SUBR1

...

RET

SUBR1 PROC NEAR

...

RET

SUBR1 ENDP

MAIN ENDP

□ 程序开始和结束伪操作

- 程序开始可用**NAME**或**TITLE**为模块取名。格式：

NAME 模块名 ； 程序将以“模块名”作为模块的名字

TITLE 说明文本 ； 指定每1页上打印的标题，

□ 说明：

- 若程序中无**NAME**伪操作，将以说明文本中前**6**个字符作模块名（说明文本最多可以有**60**个字符）；
 - 若程序中既无**NAME**伪操作又无**TITLE**伪操作，则以文件名作模块名。
- 源程序结束伪指令。格式：

END 【标号】

- 标号指示程序开始执行的起始地址。若多个程序模块，则只需指明主程序开始时的标号。

对准伪操作

□ EVEN

- 说明：该操作使下一个字节地址成为偶数。一个字的地址最好从偶地址开始，为保证此点，可以在其前面用 **EVEN** 操作来达到这一目的。
- 例： **D_SEG SEGMENT**

```
...  
EVEN  
WARY DW 100 DUP(?)  
...  
D_SEG ENDS
```

□ ORG

- 格式： **ORG** 常数表达式
- 说明：该操作可使下一个字节的地址为常数表达式的值（0~65536）。
- 例：

□ VECTOR SEGMENT

```
ORG 10  
VECT1 DW 47A5H  
ORG 20  
VECT2 DW 0C96H  
...
```

VECTOR ENDS

； VECT1偏移地址为0AH，
； VECT2偏移地址为14H

□ ARY DW 1, 2, \$+4, 3

ARY	0 1	0074
	0 0	
	0 2	
	0 0	
	7 C	
	0 0	
	0 3	
	0 0	

本指令第一个字节的地址

□ 基数控制伪操作

高级汇编语言技术

□ 宏定义、宏调用和取消宏

宏是源程序中一段有独立功能的程序代码。它只需在源程序中定义一次，就可以多次调用。

– 宏定义

□ 格式：宏名 **MACRO** [参数1, 参数2, ...]

...

ENDM

说明：参数可以没有，可以是操作数，操作码，等等。

– 宏调用

□ 格式：宏名 [参数1, 参数2, ...]

□ 说明：源程序被汇编时，将对每个宏调用作宏展开（即用宏定义体取代源程序中宏指令名，用实参取代形参）。

– 取消宏

□ 格式：**PURGE** 宏名

- 例: (1) 用宏定义完成2个字操作数相乘，得到1个16位的第3个操作数，作为结果。

▣ 宏定义:

```
M2 MACRO OP1,OP2, RET
```

```
    PUSH DX
```

```
    PUSH AX
```

```
    MOV AX, OP1
```

```
    IMUL OP2
```

```
    MOV RESULT, AX
```

```
    POP AX
```

```
    POP DX
```

```
ENDM
```

▣ 宏调用:

```
...
```

```
M2 CX, VAR, XYZ[BX]
```

```
...
```

宏展开:

```
...
```

```
+    PUSH DX
```

```
+    PUSH AX
```

```
+    MOV AX, CX
```

```
+    IMUL VAR
```

```
+    MOV XYZ[BX], AX
```

```
+    POP AX
```

```
+    POP DX
```

```
...
```


– 例: **(2)**宏定义中包含操作码

□ 宏定义:

```
FOO MACRO P1, P2, P3
    MOV AX, P1
    P2 P3
ENDM
```

□ 宏调用:

```
FOO WORD_VAR, INC, AX
```

□ 宏展开:

```
+    MOV AX, WORD_VAR
+    INC AX
```

□ 重复汇编

– 当需要连续地重复完成（几乎完全）相同的一组代码，可使用重复汇编。

– 重复伪操作

□ 格式：**REPT** 表达式 ;表达式说明重复此数
...（重复块）
ENDM

□ 例：把字符**A**到**Z**的**ASCII**码填入数组**TABLE**。

CHAR = 'A'

TABLE LABEL BYTE

REPT 26

DB CHAR

CHAR=CHAR+1

ENDM

经汇编产生

+ DB 61H

+ DB 62H

...

+ DB 7AH

□ 不定重复伪操作

– IRP伪操作

- 格式: **IRP** 参数 , <自变量1, 自变量2, ...>
... (重复块)

ENDM

- 例:(1) **IRP X, <1, 2, 3, 4, 5, 6, 7>**

DB X

ENDM

+ **DB 1**

+ **DB 2**

...

+ **DB 7**

- (2) **IRP REG, <AX, BX, CX>**

PUSH REG

ENDM

+ **PUSH AX**

+ **PUSH BX**

+ **PUSH CX**

– IRPC伪指令

- 格式: **IRPC** 参数 , 字符串 (或<字符串>)
... (重复块)

ENDM

- 例: **IRPC K, A B C**

PUSH K&X

ENDM

+ **PUSH AX**

+ **PUSH BX**

+ **PUSH CX**

□ 条件汇编

– 格式:

IF × × ; × ×表示条件，如下表。
 ... }
 [ELSE]
 ... }
 ENDIF

IF 表达式	表达式的值不为 0 则满足条件
IFE 表达式	表达式的值为 0 则满足条件
IFDEF 符号	若符号已在程序中定义或者已用 EXTRN 说明该符号是在外部定义的，则满足条件。
IFNDEF 符号	若符号已 未 定义或者未通过 EXTRN 说明为外部符号则满足条件。
IFB 自变量	如果自变量为空则满足条件
IFNB 自变量	如果自变量 不 为空则满足条件
IFIDN 字符串1，字符串2	如果字符串1和字符串2相同则满足条件
IFDIF 字符串1，字符串2	如果字符串1和字符串2 不 相同则满足条件

- 例：宏指令**MAX**把三个变元中的最大值放在**AX**中，而且使变元数不同时产生不同的程序段。

▣ 宏定义：

```

MAX    MACRO K, A, B, C
      LOCAL NEXT, OUT
      MOV AX, A
      IF K-1
          IF K-2
              CMP C, AX
              JLE NEXT
              MOV AX, C
          ENDIF
      NEXT:  CMP B, AX
             JLE OUT
             MOV AX, B
          ENDIF
      OUT:  ENDM

```

▣ 宏调用：

```

MAX 1, P
MAX 2, P, Q
MAX 3, P, Q, R

```

宏展开：

```

+      MOV AX, P
+??0001:
-----

+      MOV AX, P
+??0002:  CMP Q, AX
+      JLE ??0003
+      MOV AX, Q
+??0003:
-----

+      MOV AX, P
+      CMP R, AX
+      JLE ??0004
+      MOV AX, R
+??0004:  CMP Q, AX
+      JLE ??0005
+      MOV AX, Q
+??0005:
-----

```

汇编语言程序格式

□ 汇编语言语句格式:

□ 名字:

- 构成: 名字可以是标号或变量。由字母、数字和专用字符（?,.,@, -, \$）构成。
- 标号: 有三种属性（段地址、偏移地址和类型）
- 变量: 有三种属性（段、偏移和类型）

□ 操作:

- 操作可以是指令、伪指令或宏指令的助记符。

□ 操作数

□ 算术操作符

- 有：＋，－，*，/，MOD(取余数，如19 MOD 7为5)
- 例：把首地址为BLOCK的字数组的第6个字传送到DX.

MOV DX, BLOCK+(6-1)*2

□ 逻辑操作符（ AND, OR, XOR, NOT ）

- 例： (1) **IN AL, PORT** (2) **AND DX, PORT AND 0FEH**
OUT PORT AND 0FEH, AL

□ 关系操作符

- 有：**EQ(相等)**，**NE(不等)**，**LT(小于)**，**GT(大于)**，**LE(小于等于)**，**GE(大于等于)**
- 说明：关系操作符的**两个操作数必须都是数字或是同一段内的两个存储器地址**，结果逻辑值为真表示**0FFFFH**，为假表示**0**。
- 例：**MOV BX, ((PORT LT 5) AND 20) OR ((PORT GE 5) AND 30)**
当**PORT<5**时汇编结果为：**MOV BX, 20**；否则汇编结果为：**MOV BX, 30**

□ 数值回送操作符

– TYPE （回送变量/标号的类型值）

- 格式：TYPE 变量/标号
- 若为变量，值：DB为1，DW为2，DD为4，DQ为8，DT为10。
- 若为标号，值：NEAR为-1，FAR为-2。
- 例：ARRAY DW 1, 2, 3

则对于指令ADD SI, TYPE ARRAY,汇编后为ADD SI, 2

– LENGTH

- 格式：LENGTH 变量
- 若变量中使用DUP,汇编程序将回送分配给该变量的单元数，对于其它情况则回送1。
- 例：FEES DW 100 DUP(0)

则对于指令MOV CX, LENGTH FEES,汇编后为MOV CX, 100

– SIZE （回送分配给该变量字节数）

- 格式：SIZE 变量 ; 其值=LENGTH值×TYPE值
- 例：MOV CX, SIZE FEES ;汇编后形成MOV CX, 200

– **OFFSET** （回送变量/标号偏移地址）

▣ 格式： **OFFSET** 变量/标号

▣ 例： **MOV BX, OFFSET OPER_ONE**

– **SEG** （回送变量/标号段地址）

▣ 格式： **SEG** 变量/标号

▣ 例： **MOV BX, SEG OPER1**

▣ 属性操作符

– **PTR**

▣ 格式： 类型 **PTR** 表达式

▣ 例： **MOV BYTE PTR[BX], 5** ;送05H到[BX]
 MOV WORD PTR[BX], 5 ;送0005H到[BX]

– **SHORT**

▣ 用来修饰**JMP**指令中转向地址的属性，指出转向地址是在下一条指令地址的**127**个字节范围之内。

▣ 例： **JMP SHORT TAG**

...

TAG: ...

– THIS

- ▣ 格式: **THIS** 属性/类型

– HIGH和LOW （字节分离操作符）

- ▣ 说明: 它接收1个数或地址表达式, **HIGH**取其高位字节, **LOW**取其低位字节。

- ▣ 例: **CONST EQU 0ABCDH**

- ▣ 则 **MOV AH, HIGH CONST** 将汇编成**MOV AH, 0ABH**

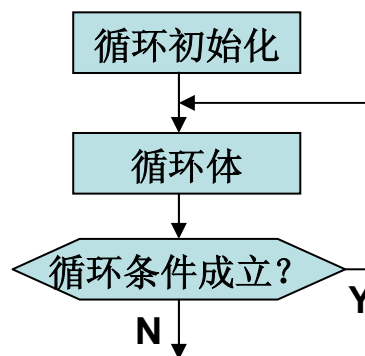
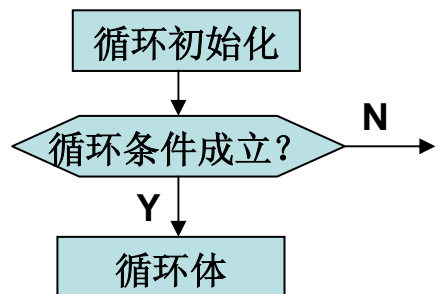
汇编语言程序设计方法

□ 汇编语言程序设计步骤：

- 分析所要解决的问题，确定适当的算法。
- 根据算法设计整个程序的逻辑结构（子程序，顺序结构，选择结构和循环结构），画出程序框图。
- 根据框图编写程序，正确运用指令、伪指令以及**DOS**, **BIOS**功能调用。同时写出简洁的说明和注释。
- 上机调试程序

□ 循环程序设计

— 结构形式：

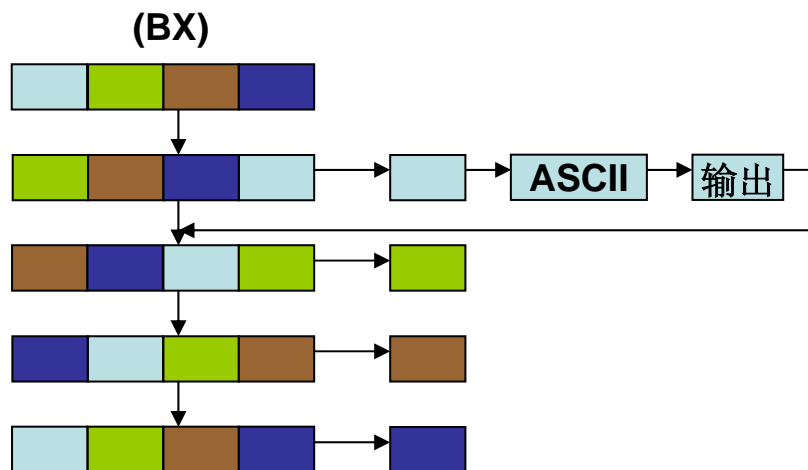


— 循环控制指令：

- 串/数组重复指令 (**REP, REPZ/REPE**)
- 条件转移指令 (根据**PSW**中标志位状态来转移)
- 重复控制指令(**JCXZ, LOOP, LOOPZ/LOOPE, LOONZ/LOONE**)
- 当循环次数已知时，用 **LOOP**指令容易实现；当循环次数已知但有可能使用其它条件/特征来使循环提前结束时，用**LOOPZ/LOOPNZ**指令容易实现。

- 例：试编写程序将**BX**寄存器内的二进制数用十六进制数的形式在屏幕上显示出来。

□ 分析：



PROGNAM SEGMENT

MAIN PROC FAR

ASSUME CS:PROGNAM

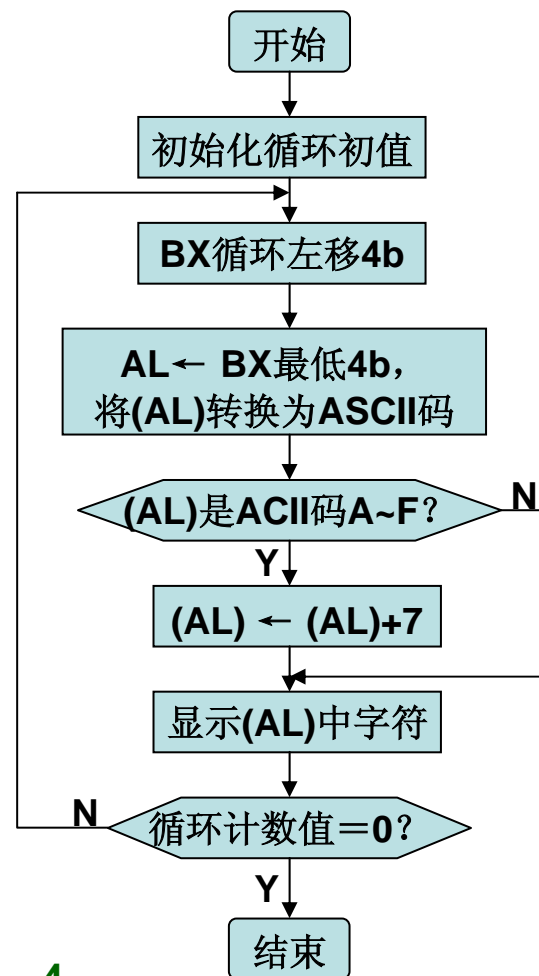
START:PUSH DS

SUB AX,AX

PUSH AX

MOV CH, 4

； 设置循环次数： 4

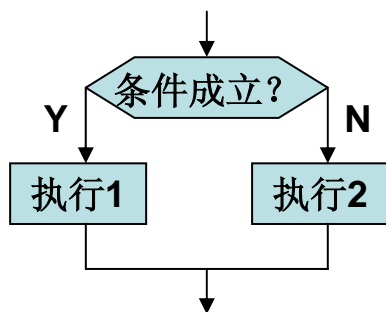


ROTATE:MOV CL, 4	; (AL) ←(BL)中低4b
ROL BX, CL	
MOV AL, BL	
AND AL, 0FH	
ADD AL, 30H	; 将(AL)转换成ASCII码
CMP AL, 3AH	
JL PRINTIT	; (AL)中不为A~F, 则转向输出
ADD AL, 7H	
PRINTIT: MOV DL, AL	; 输出(AL)中字符
MOV AH, 2	
INT 21H	
DEC CH	; 循环次数-1
JNZ ROTATE	; 循环次数<>0, 则继续循环
RET	
MAIN ENDP	
PROGNAM ENDS	
END	

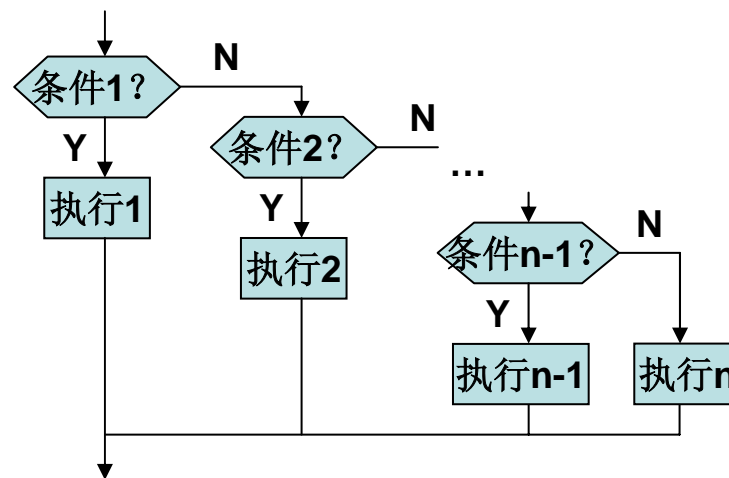
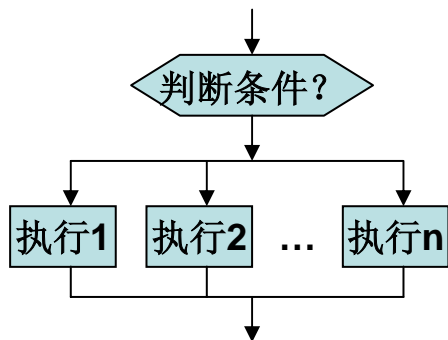
分支程序设计

– 结构形式：

单分支结构



多分支结构



- 例：从键盘输入一系列字符（以回车符结束），并按小写字母、数字字符及其它字符分类计数，最后显示出这三类的计数结果。（假定每类字符数不超过**99**个）

DATA SEGMENT

```

D_N      DB      0    ; 数字个数
L_N      DB      0    ; 字母个数
O_N      DB      0    ; 其它字符个数

```

DATA ENDS

CODE SEGMENT

MAIN PROC FAR

```

ASSUME CS:CODE, DS:DATA

```

```

PUSH DS

```

```

SUB AX, AX

```

```

PUSH AX

```

```

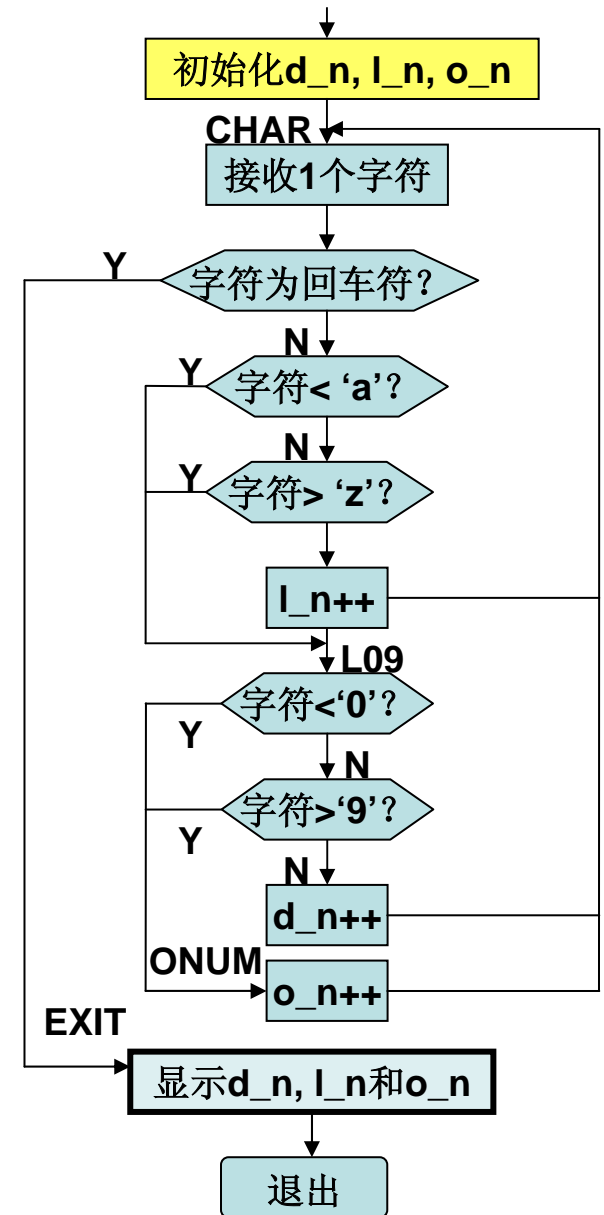
MOV AX, DATA

```

```

MOV DS, AX

```




```

CHAR:    MOV AH, 1           ; 接收字符到AL
          INT 21H
          CMP AL, 0DH        ; 判断字符是否为回车符
          JZ EXIT
          CMP AL, 61H        ; 判断字符是否<'a'
          JL L09
          CMP AL, 7AH        ; 判断字符是否>'z'
          JG L09
          INC L_N            ; 将字母数+1
          JMP CHAR

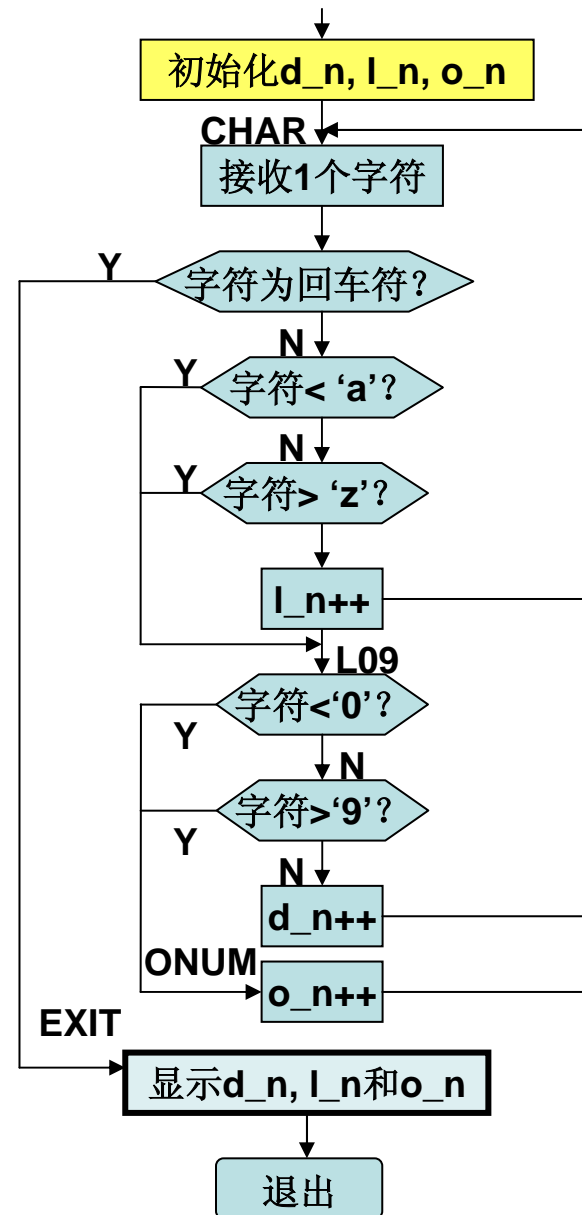
L09:     CMP AL, 30H        ; 判断字符是否<'0'
          JL ONUM
          CMP AL, 39H        ; 判断字符是否>'9'
          JG ONUM
          INC D_N            ; 将数字数+1
          JMP CHAR

ONUM:    INC O_N            ; 将其它字符数+1
          JMP CHAR

EXIT:    MOV AL, D_N        ; 显示结果
          CALL SHOWVAL
          MOV AL, L_N
          CALL SHOWVAL
          MOV AL, O_N
          CALL SHOWVAL

MAIN ENDP

```



PROC SHOWVAL NEAR

CALL CRLF

MOV AH,0

MOV BL, 10

IDIV BL

MOV BX, AX

ADD BX, 3030H

MOV DL, BL

MOV AH, 2

INT 21H

MOV DL, BH

INT 21H

RET

SHOWRET ENDP

CRLF PROC NEAR

MOV DL, 0DH

MOV AH, 2

INT 21H

MOV DL, 0AH

MOV AH,2

INT 21H

RET

CRLF ENDP

CODE ENDS

MAIN END

;子程序：显示结果

; 显示回车和换行

; 将结果转换为十进制数

; 将结果转换为**ASCII**码

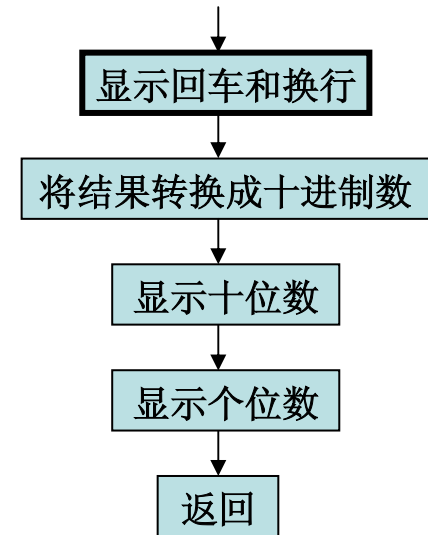
;显示十位数

;显示个位数

; 子程序：显示回车和换行

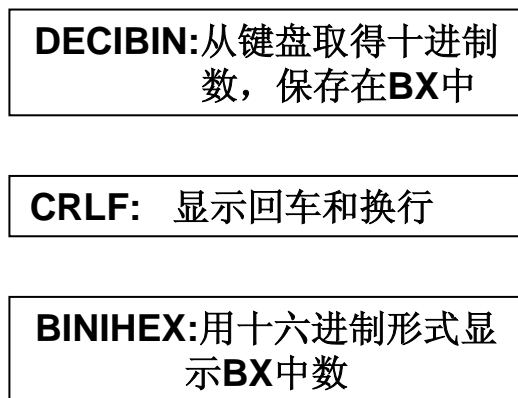
; 显示回车

; 显示换行

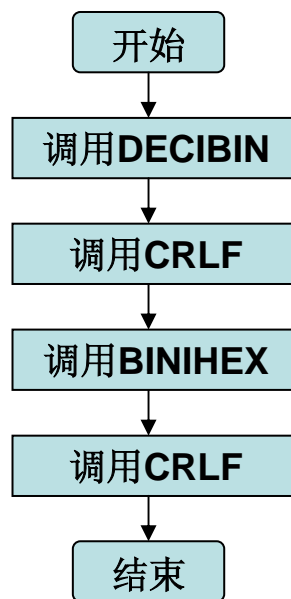


□ 子程序设计

- 调用：**CALL** 子程序名
- 子程序返回：**RET**
- 例：十进制数转换程序。程序要求从键盘取得一个十进制数，然后把该数以十六进制形式在屏幕上显示出来。



子程序（过程）



主程序

DECIBIN SEGMENT

ASSUME CS:DECIHEX

MAIN PROC FAR ; 主程序

AGAIN: CALL DECIBIN

CALL CRLF

CALL BINIHEX

CALL CRLF

JMP AGAIN

MAIN ENDP

CRLF PROC NEAR ; 子程序: 显示回车和换行

MOV DL, 0DH ; 显示回车

MOV AH, 2

INT 21H

MOV DL, 0AH ; 显示换行

MOV AH, 2

INT 21H

RET

CRLF ENDP

DECIBIN PROC NEAR	； 子程序：从键盘接收十进制数到 BX 中
MOV BX , 0	
CHAR: MOV AH, 1	； 接收字符到 AL
INT 21H	
SUB AL, '0'	； 字符转换成数据
JL EXIT	； 数据<0则退出
CMP AL, 9	
JG EXIT	； 数据>9则退出
CBW	
XCHG AX, BX	； $(BX) \leftarrow (BX) * 10 + \text{数据}$
MOV CX,10	
MUL CX	
XCHG AX, BX	
ADD BX, AX	
JMP CHAR	； 接收下一个字符
EXIT: RET	
DECIBIN ENDP	

```

BINIHEX PROC NEAR
    MOV CH, 4           ; 设置循环次数: 4次
ROTATE:MOV CL, 4        ; (AL) ← (BL)低4b
    ROL BX, CL
    MOV AL, BL
    AND AL, 0FH
    ADD AL, 30H         ; 转换(AL)为ASCII码
    CMP AL, 3AH
    JL PRINTIT
    ADD AL, 7H
PRINTIT: MOV DL, AL     ; 输出(AL)中字符
    MOV AH, 2
    INT 21H
    DEC CH              ; 循环次数-1
    JNZ ROTATE
    RET
BINIHEX ENDP
DECIBIN ENDS
    END MAIN

```

