# 第2章 微型计算机指令系统

机器指令: 计算机CPU执行某种操作的命令编码。

指令系统:某一类型CPU中所有机器指令的集合

# 机器指令格式



二、地址码

地址码表示操作数的地址。

一般的操作数有被操作数,操作数及操作结果三种类型

三地址指令: 操作码 A1 A2 A3 三操作数指令

二地址指令: 操作码 A1 A2 双操作数指令

一地址指令: 操作码 A1 单操作数指令

零地址指令: 操作码

### 四、指令助记符

机器指令是由1,0组成的特定的二进制数序列。

为了便于书写和阅读,每条指令通常用3个或4个英文缩写字母来表示。这种缩写码叫做指令助记符,

表3-1 典型的指令助记符

| 典型<br>指令 | 指令<br>助记<br>符 | 二进制操作码 | 典型<br>指令 | 指令助<br>记符 | 二 进 制操作码 |
|----------|---------------|--------|----------|-----------|----------|
| 加法       | ADD           | 001    | 转移       | JSR       | 101      |
| 减法       | SUB           | 010    | 存储       | STR       | 110      |
| 传送       | MOV           | 011    | 读数       | LDA       | 111      |
| 跳转       | JMP           | 100    |          |           |          |

# 3.2 寻址方式

操作数的寻址方式: CPU指令中规定的寻找操作数所在地址的方式。

操作数所在地址是指——操作数的<mark>段内偏移地址</mark>(有效地址**EA**)

1. 源操作数和目标操作数

**源操作数:** 此类操作数的特点是只参与操作,但不改变原始数据。

例: 己知 AX=1000H, BX=2000H

MOV AX, BX ;指令功能: BX→AX ;

BX为源操作数

指令执行后:

**AX=2000H** 

**BX=2000H** 

目标操作数: 此类操作数除参与操作外,还要保存操作结果。即指令执行后,目标操作数内容将会随着操作结果而变化,如上例,指令执行后,AX的内容将发生变化。

注意: 在一条指令中,源操作数与目标操作数的寻址方式不一定相同

源操作数位于右边, 目标操作数位于左边

操作码 目标操作数,源操作数

### 2、操作数的寻址方式

操作数,是存储在内存的不同单元或CPU的寄存器中。对于存储在内存中的操作数,指令中的地址码或者直接给出地址,多数并不直接给出操作数的地址,而是说明与这个地址有关的某些信息,计算机根据这个信息,再计算出真正的地址。

# 三、Intel 8086/8088操作数的寻址方式

8086操作数的寻址方式包括:立即数寻址、寄存器寻址、直接寻址、寄存器间接寻址、变址寻址、基址寻址、基址-变址寻址

1、立即数寻址:这种寻址方式所提供的操作数直接放在指令中,紧跟在操作码的后面,即地址码字段就是操作数本身,而不是操作数地址。如下图所示。



立即数寻址用于给寄存器赋初值

#### 立即数寻址方式

存储器

AX AH AL

**MOV AX,0102H** 

● 播放 ● 停止

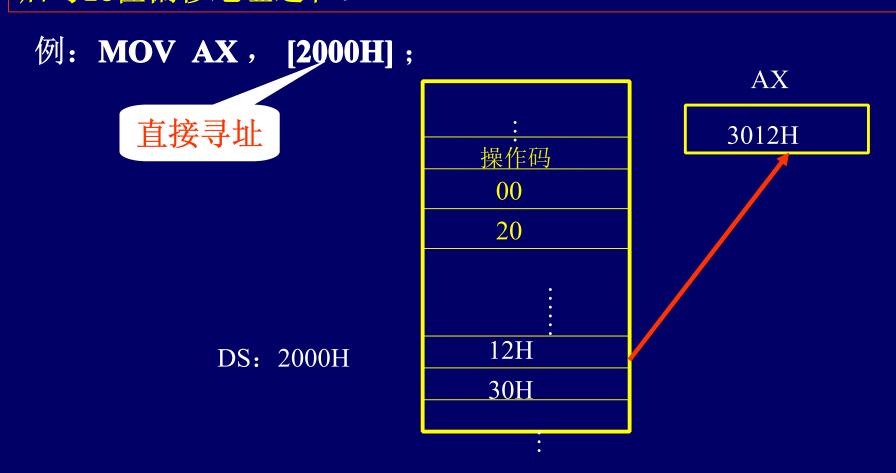
**MOV AX, 0102H** 

; AX←0102H

## 2、直接寻址

地址码字段的16位二进制数据是操作数地址的段内偏移地址。

操作数的物理内存地址等于数据段段寄存器DS中的值左移4位 后与16位偏移地址之和。



#### 直接寻址方式

AX AH AL

存储器
16921H 90
16920H 78

20
00
操作码 A1

低地址

MOV AX,[2000H]

► 播放 ● 停止

**MOV AX, [2000H]** 

; AX-DS:[2000H]

# 3、寄存器寻址

操作数存放在CPU的内部寄存器(AH、AL、BH、BL、AX、BX、CX、DI、SI等)中。

例如

例: MOV CL, AH-

源操作数与目标操作 数均为寄存器寻址

#### 寄存器寻址方式



BX 1234 BH BL

**MOV AX,BX** 



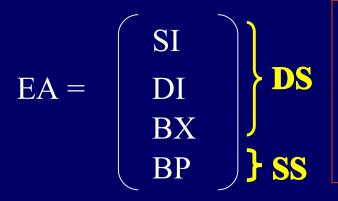
### 4、寄存器间接寻址

操作数存放在内存中,其内存单元的<mark>段内偏移地址</mark>(又称有效地址 EA)可存于且只能存于下面4个寄存器之一

# [SI] 、 [DI] 、 [BX] 、 [BP]

因寄存器中的内容不是操作数本身,而是操作数的有效地址EA, 故称寄存器间接寻址。

注意:如果一个寄存器用[]括起来(当然,不是所有的寄存器都可用[]括起来),则说明这是寄存器间接寻址方式,这时寄存器的内容不是操作数,而是操作数所在内存单元的段内偏移地址。



当间址寄存器为SI、DI、BX中任一个时,寻址默认的段寄存器为DS。

当间址寄存器为BP时,寻址默认的 段寄存器为SS。

例: MOV AX, [SI]

此指令源操作数为寄存器间接寻址。



比较下面二条指令 MOV AX, SI;

MOV AX, [SI];

若SI=2100H,则第一条指令执行后,AX的内容为2100H;

第二条指令执行后AX的内容要取决于DS:2100H单元的内容

指出下列指令的错误:

MOV AL, BX· · 错!

MOV AL, [BX]. - -



MOV AX, [BX] ; AX←DS:[BX]

#### 5、变址寻址

操作数在内存中,其有效地址EA由2个变址寄存器之一的内容,也可加上指令中给出的8位/16位偏移量得出。

同样,寻址时若使用SI、DI寄存器,则默认的段寄存器为DS

MOV AX, [SI+06H] ; AX←DS:[SI+06H]

MOV AX, 06H[SI]

; AX←DS:[SI+06H]

MOV AX, [SI+06H] ; AX←DS:[SI+06H]

**MOV AX, 06H[SI]** 

; **AX**←**DS**:[SI+06H]

### 6、基址寻址

操作数在内存中,其有效地址EA由2个基址寄存器之一的内容,也可加上指令中给出的8位/16位偏移量得出。

同样,寻址时若使用BX寄存器,则默认的段寄存器为DS 寻址时若使用BP寄存器,则默认的段寄存器为SS MOV AX, [BX+06H] ; AX←DS:[BX+06H]

MOV AX, 06H[BP] ; AX←SS:[BP+06H]

MOV BLOCK[BP],AX; SS:[BP+BLOCK] ←AX



### 7、基址--变址的寻址方式

操作数在内存中,其有效地址是一个基址寄存器与一个变址 寄存器的内容之和,即有效地址EA表示为

$$EA = \begin{bmatrix} B \\ X \end{bmatrix} + \begin{bmatrix} SI \\ DI \end{bmatrix}$$

注意: 基址加变址的寻址方式中必须是一个基址寄存器十一个变址寄存器。

寻址时使用的寄存器中,只要有BP,则默认的段寄存器为 SS,否则默认的段寄存器为DS。

# MOV CX,[BP+BX] 或 MOV [SI+DI],AX

以上指令都是错误的,原因二个不能都是变址寄存器或基址寄存器



# MOV AX, [BX+SI] ; AX-DS:[BX+SI]

MOV AX, [BX][SI] ; AX←DS:[BX+SI]

例: MOV [SI+10H], BL
AND CX, [DI+BP]
MOV WORD PTR [SI+BX], 00H

# 相对的基址加变址寻址方式

操作数在内存中,其有效地址是由指令中给出的一个带符号的8/16位的偏移量disp,一个基址寄存器及一个变址寄存器内容之和,即有效地址EA的形式为:



同样,当使用BP时,默认的段寄存器为SS。

MOV AX, [BP+SI+0124H] → 相对基址加变址寻址

此种寻址方式仍要注意二个基址寄存器(BP、BX)或二个变址寄存器(SI、DI)不能同时作为间址寄存器。

练习:分别指出下列各指令源操作数与目标操作数的 寻址方式

- 1. MOV AL, 20H
- 2. MOV [200H],BX
- 3. AND CX, [BX]
- 4. ADD BYTE PTR[SI+30H], 30H
- 5. MOV DS,[DI+BP+1000H]
- 或 MOV DS,[DI][BP+1000H]

# 3.1.3 8086/8088的指令系统

8086/8088的指令按功能可分为六大类,分别是:

数据传送类、

算术运算类、

逻辑运算与移位类、

字符串处理类、

控制转移类

及处理器控制类。

### 一、 指令系统符号说明

AH、AL、BH、BL、CH、CL、DH、DL 八位通用寄存器

AX、BX、CX、DX、SP、BP、DI、SI 十六位通用寄存器

SP 堆栈指针

IP 指令指针

**FLAGS** 标志寄存器

DI、SI 目的和源变址寄存器

CS、DS、SS、ES 段寄存器

SEG 段寄存器通用符号

REG 通用寄存器组

AC AX或AL/AH(取决于操作数长度)

**SRC** 源操作数

**DST** 目的操作数

MEM 存储器操作数

MEM/REG 存储器或通用寄存器操作数

DATA 立即数,8位或16位

**OPRD** 操作数

n 8位立即数

nn 16位立即数

nnnn 32位立即数

# 一、数据传送类指令

分为四种:

通用数据传送、

累加器专用数据传送

地址传送

和标志传送。

(一) 通用数据传送指令

此类指令包括最基本的传送指令MOV,

堆栈操作指令PUSH和POP,

数据交换指令XCHG和查表指令XLAT。

# 1. 基本的传送指令MOV

指令一般形式: MOV DST, SRC

指令功能: SRC — DST (字节或字);

指令执行后,源操作数不变,目标操作数发生变化且与源操作数相同。

例如:指令 MOV AL, BL;

若该指令执行前, AL=25H, BL=86H,

则指令执行后,AL=BL=86H。

# MOV指令的功能



### ● 把一个字节或字的操作数从源地址传送至目的地址

MOV reg/mem, imm

; 立即数送寄存器或主存单元

MOV reg/mem/seg, reg

; 寄存器送(段)寄存器或主存单元

MOV reg/seg, mem

; 主存送(段)寄存器

MOV reg/mem, seg

; 段寄存器送寄存器或主存

### 在应用此类指令时,应注意以下几点:

- ①CS和IP两个寄存器不能作为目的操作数,也就是说这两个寄存器的值是不能用MOV 指令来修改的。
- ②当用BX、DI、SI进行寄存器间接寻址时,默认的段寄存器为DS,当用BP来间址时默认的段寄存器为SS。
- ③当将一个立即数传送到内存时,必须指明内存单元的类型属性。内存单元的类型有**3**种:

DWORD PTR——双字类型, 4byte WORD PTR——字类型, 2byte BYTE PTR——字节类型。

### 例: MOV BYTE PTR [1000H], 00H;

此指令功能是将内存数据区地址是1000H字节单元清零,

### MOV WORD PTR [1000H], 00H

指令的功能是将内存数据区地址是1000H字单元清零,

即将1000H、1001H二个字节单元清零

- ④两个操作数长度必须相同
- ⑤符合正确规定的寻址方式
- ⑥所有通用传送指令都不影响状态标志。 注意!

### ⑦不存在以下指令:

存储器向存储器的传送指令;立即数至段寄存器;段寄存器之间的传送指令

例: 指出下列指令的功能 (已知 AX=2A35H, BX=1000H)

1) MOV AX, 2100H; AX=? 2100H

2) MOV [BX], AX; AX=?, BX=? 2A35H, 1000H

3) MOV CL, AL; AX=?, CL=? 2A35H, 35H

4) MOV [2000H], AL; AX=? 2A35H

# 2. 堆栈操作指令

在实际程序中,把需要重复执行的操作编成子程序。 所以一个应用程序常分为主程序和子程序两部分 主程序调用子程序时,要暂停主程序的执行,转去执行子程序,为了保证在子程序执行完正确返回主程序继续执行,系统必须把主程序中调用子程序指令的下一条指令地址(称断点地址,由段基址及偏移地址两部分组成)保存下来。

如果子程序再次调用子程序,也需要将嵌套子程序的断点地址保留。在子程序返回时,要求后保存的地址先取出来,先保存的地址后取出来。

- 即要求后保存的值先取出来,就是说数据要按照【后进先出】的原则保存。
- 能实现数据按照【后进先出】的原则保存的内存区域,称为堆栈。

- 堆栈是一个"后进先出FILO"(或说"先进后出FILO")的主存区域,位于堆栈段中;SS段寄存器记录其段基地址
- 堆栈只有一个进口或出口,即当前栈顶; 用堆栈指针寄存器SP指定
- 堆栈只有两种基本操作: 进栈和出栈,对 应两条指令PUSH和POP

一种叫压入操作(PUSH),另一种称弹出(POP)操作。在8086/8088系统中,无论压入或弹出操作,都是以字为单位。

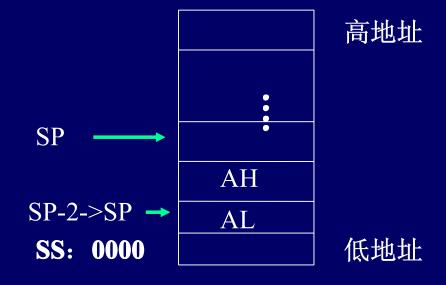
# (1) 入栈指令

指令格式: PUSH OPRD

指令功能: 先修改SP-2→SP, 然后把一个源操 作数(1个字)传送到由SP所指向的堆栈的顶部

# PUSH指令的功能

#### 存储器



例: PUSH AX
PUSH [2000H]

因为是字操作, 每执行一次PUSH, 则使SP-2→SP

PUSH MEM; 把内存单元的一个字压入堆栈

PUSH REG; 把16位寄存器内容压入堆栈

PUSH SEG; 把段寄存器内容压入堆栈

### (2) 出栈指令

指令格式: POP OPRD

指令功能: 是先将栈顶的一个字弹出送往目的操作数, 再

修改SP+2→SP。

出栈指令有如下几种形式:

POP MEM/REG

POP REG

POP SEG

例: POP CX

POP [BX]

# POP指令的功能

### 堆栈操作的原则

- 压入堆栈时,操作数的长度是字,16位
- ●压入堆栈时,先修改栈顶地址SP-2,后压入堆栈
- 压入堆栈时, 地址从高地址向低地址变化
- ●出堆栈时, 先弹出堆栈, 后修改栈顶地址SP+2

### 3. 交换指令

指令格式: XCHG OPRD1, OPRD2

指令功能: 把二个字节或字的操作数相互交换。这二个操作

数不能是立即数, 也不能同时为存储器操作数。

可有如下几种形式:

XCHG REG, MEM/REG

XCHG AC, REG; 若REG为8位寄存器, AC=AL或AH

若 REG为16位寄存器,AC=AX

# XCHG指令的功能

## (二) I/O数据传送指令

I/O(输入/输出)指令完成累加器AL(AX)与I/O端口间的数据传送功能。此类指令中,一个操作数为AX(16位)或AL(8位),另一个是I/O端口。

● I/O端口的地址范围总共64K,0000H一FFFFH

I/O端口地址的表示方式:

直接方式: 若端口地址≤FFH,端口地址用立即数直接给出;

间接方式: 若端口地址>FFH, 需要将I/O端口地址存入DX中。用DX可寻址100H-0FFFFH的端口。

### 1)端口输入指令IN

指令一般格式: IN AC, PORT

指令功能: 把1个字节或1个字, 由输入端口传送给AL或AX。又分以下几种形式:

直接方式: 地址 < FFH

IN AL, n

IN AX, n (n为端口地址)

例: IN AL,

20H;

间接方式: 地址>FFH

IN AL, DX

IN AX, DX

MOV DX, 2A01H IN AL, DX

#### 2)端口输出指令OUT

指令一般格式: OUT PORT, AC

指令功能:把AL(AX)中的1个字节(字),传送到某个

输出端口。

### 直接方式

OUT n, AL

OUT n, AX (n为端口地址)

间接方式

OUT DX, AL

OUT DX, AX

OUT 20H, AL

MOV DX, 3100H

OUT DX, AL

### (三) 地址传送指令

地址传送指令有3条:①取有效地址指令LEA;②地址指针装入DS指令LDS;③地址指针装入ES指令LES。

1. 取有效地址指令:

指令一般格式: LEA REG, MEM

指令功能:将源操作数的段内偏移地址传送给目的操作数。

注意:源操作数必须是一个内存操作数;目的操作数必须是一个16位的通用寄存器。

# LEA BX, [DI+110H], 设DI=0500H

此指令中,源操作数的段内偏移地址由DI寄存器内容加上偏移量110H决定,因此指令执行后,BX中的内容为0610H。

# MOV BX, [DI+110H], 设DI=0500H

则是把数据段中的段内偏移地址为0610H中的1个字送往BX。

2. 地址指针装入DS指令

指令一般格式: LDS REG, MEM

指令功能:源操作数必须是内存操作数,把源操作数(内存中的双字数据-32位逻辑地址)的高字部分(段基址)传送给DS,低字部分(段内偏移地址)送指令规定的寄存器。

## LDS SI, [0010H]

设对应地址单元的内容

(DS: 10) = 80H

(DS: 11) = 01H

(DS: 12) = 00H

(DS: 13) = 20H

则指令执行后, SI=0180H, DS=2000H

3. 地址指针装入ES指令

指令一般格式: LES REG, MEM

指令功能:把源操作数(内存中的双字数据)的高位字传送给ES(16位段基址),低位字传送给指令规定的16位寄存器中。

地址传送指令不影响标志位。

#### (四) 标志传送指令

8086/8088有四条标志传送指令。

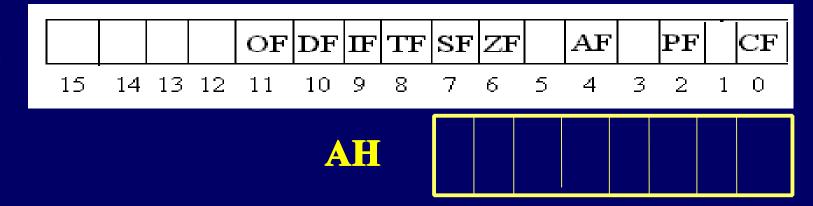
1. 标志装入AH指令

指令格式: LAHF

指令功能: 把标志寄存器的低8传送给AH。

这样,相应的符号标志SF、零标志ZF、辅助进位标志AF、 奇偶标志PF和进位标志CF被传送至AH的对应位。

### **FLAGS**



2、 设置标志指令

指令格式: SAHF

此指令功能与LAHF相反,是把AH内容传给标志寄存器 FLAGS的低8位,高8位不受影响。 3、 标志压入堆栈指令

指令格式: PUSHF

PUSHF指令先修改堆栈指针,即SP-2→SP,把整个标志寄存器内容压入堆栈。指令本身的执行不影响标志位。

4、 标志弹出堆栈指令

指令格式: POPF

这条指令把当前堆栈指针所指的一个字,传送给标志寄存器,同时修改堆栈指针,即SP+2→SP。

## 三. 算术运算指令

**8086/8088**提供加、减、乘、除四种基本的算术操作。 操作数可是带符号数的字或字节,也可是不带符号 数的字或字节。若是带符号数,则用补码表示。

8086/8088还提供了各种校正操作指令,可以进行BCD码或ASCII码表示的十进制数的算术运算。

- 1. 二进制加减法指令
  - (1) 不带进位的加减法指令ADD和SUB

指令格式及功能: ADD 目标,源;目标+源 目标

SUB 目标,源;目标一源 ——目标

指令用于无符号或带符号数的字节或字的加减运算。

源操作数可以为寄存器、存储器或8/16位立即数;

目的操作数可以为寄存器或存储器;

但两个操作数不能同时为存储器操作数。

指令的执行结果影响六个状态标志。OF/SF/ZF/AF/PF/CF

# 例5.2 ① ADD BL, 3AH;

指令功能为: BL+3AH→BL

设BL = 04H,则此加法指令执行后,寄存器BL中的内容为3EH。

无符号数和带符号数是由编程者区分的。

实际上,无符号数的加法与带符号数的补码加法是完全一致的,CPU没有必要去区分。

关键在于程序员如何去看待。CPU的运算结果将同时影响进位标志与溢出标志。如果程序员认为这是无符号数运算,则只考虑进位标志而忽略溢出标志。反之,如果程序员认为这是带符号数运算,则只考虑溢出标志而忽略进位标志。

MOV AL, 7EH

MOV BL, 5BH

ADD AL, BL

执行后,结果(AL)=D9H,此时各标志位状态:SF=1,

ZF=0, AF=1, PF=0, CF=0, OF=1.

认为是无符号数相加,CF=0,没有进位,结果正确

认为是带符号数, OF=1, 产生溢出, 结果错误。

| 标志位 | 1  | 0  |
|-----|----|----|
| OF  | OV | NV |
| DF  | DN | UP |
| IF  | EI | DI |
| SF  | NG | PL |
| ZF  | ZR | NZ |
| AF  | AC | NA |
| PF  | PE | PO |
| CF  | CY | NC |

(2) 带进(借)位的加减法指令ADC及SBB

此类指令通常用来实现多字节、多字的加/减运算。

除了在加法运算时须在最低位加上进位位CF值,或在减法运算时在最低位减去借位CF值外,其它与ADD,SUB指令相同。

指令格式及功能:

ADC 目标,源;目标+源+CF  $\longrightarrow$ 目标

SBB 目标,源;目标一源一CF ── 目标

(3) 加法和减法的ASCII码调整指令

加法调整: 非压缩BCD码-----AAA 压缩BCD码-----DAA

減法调整: 非压缩BCD码-----AAS 压缩BCD码-----DAS

AAA指令: 先用ADD(或ADC)指令进行8位数加法,相加结果存在AL; 执行AAA后,对AL中的结果进行调整,并将非压缩BCD码的低位存于AL、高位存于AH中

例: 计算十进制数的和 7+8=?

首先将 7、8以非压缩BCD码 存于AL、BL中,AH=0用以下指令段实现:

MOV AX, 0007H

MOV BL, 08H

ADD AL, BL  $\longrightarrow$  AL=0FH

 $AAA \longrightarrow AX = 0105H$ 

结果: 1和5分别存于AH、AL中

**AH** 01**H** 

AL 05H, CF = AF = 1

例: 计算 十进制数的和 7+8=?

首先将 7、8以非压缩BCD码 存于AL、BL中,AH=0用DAA指令实现:

MOV AX, 0007H

MOV BL, 08H

ADD AL, BL  $\longrightarrow$  AL=0FH

 $\longrightarrow AL=15H$ 

AH = 00H

CF=0, AF=1

### (4) 加1/减1指令INC/DEC

指令格式及功能: INC 目标; 目标+1 --- 目标

**DEC** 目标: 目标-1 → 目标

指令字节较短,运行速度快,主要用于在循环程序中修改地址指针或循环次数。

INC及DEC指令运算结果不影响CF标志,对其他标志位的影响与加减法指令ADD、SUB相同。

例: INC SI; SI+1 SI

DEC CX; CX-1 CX

#### (5) 求补及比较指令NEG、CMP

求补NEG及比较CMP指令都属于特殊的二进制减法运算。

指令格式及功能: NEG 目标: 0-目标 ------ 目标

CMP 目标,源;目标-源→ 目标

→ 状态标志

利用NEG指令可计算负数的绝对值。

比较指令主要用于比较两个数之间的关系,可以判断两者是否相等,或两个中哪一个大。在比较指令之后,根据ZF标志判断二数是否相等。

例:已知有如下指令段:(设DS=1000H)

MOV SI, 3000H

MOV AL, 3CH

MOV [SI], AL

ADD [SI], AL

问:指令执行后,存储单元地址是13000H中内容变为多少?

**78H** 

2、二进制乘除法指令

(1)无符号数乘法指令:

字节乘法:**AX← AL\*SRC** 

指令格式及功能: MUL SRC; 字乘法:DX和AX ← AX\*SRC

SRC: REG/MEM

(2)带符号数乘法指令

指令格式及功能: IMUL SRC;

字节乘法:**AX ← AL\*SRC** 字乘法:**DX和AX ← AX\*SRC** 

**SRC: REG/MEM** 

对ZF、SF、AF、PF影响不确定

(3) 无符号数除法指令:

指令格式及功能: DIV SRC;

字节除法:AL ←AX/SRC  $AH \leftarrow AX\%SRC$ 字除法:AX ← DX AX/SRC DX ← DX AX%SRC

SRC: REG/MEM

(4)带符号数除法指令:

SRC: REG/MEM

指令格式及功能: IDIV SRC; 字节除法:AL ←AX/SRC AH ←AX%SRC AH ←AX%SRC 字除法:AX ←DX AX/SRC DX DX AX%SRC

对ZF、SF、AF、PF、OF、CF影响不确定

(5) 转换指令(符号扩展)

CWB: 将AL的符号位扩展到AH中;

CWD:将AX的符号位扩展到DX中;

对无符号数,符号扩展时只是将AH(DX)清零!

对带符号数,扩展如下:

CWB: AL < 80H AH = 0

AL>=80H AH=FFH

CWD: AX<8000H DX=0

AX>=8000H DX=FFFFH

四、逻辑运算与移位类指令

为了处理字节或字中各位信息,8086/8088提供了三种位处理指令:逻辑运算指令、移位类指令和循环移位类指令。

### 1. 逻辑运算指令

此类指令包括逻辑与、逻辑或、逻辑非、逻辑异或和逻辑测试。

所有的指令都对其操作数<mark>按每一位</mark>进行逻辑操作; 操作数可以是字节或字; ①逻辑非指令NOT: 逻辑非指令主要用来使某数变反。

指令格式及功能: NOT 目标; 目标 —— 目标

逻辑非指令不影响状态标志。

例如 NOT AL; 若原AL=01000111B, 则指令执行后, AL=10111000B,

②逻辑与指令AND:

指令对状态标志的影响: 执行后将使CF、OF标志复位

按结果影响PF、ZF、SF标志

AF标志不定!

利用AND指令,可以屏蔽操作数的某些位。

AND AL, OFH; AL高四位清零, 低四位不变

AND CX, OFFFEH; CX最低位清零,其余位不变

AND AL, AL; AL自身相与, 其值不变

### ③逻辑或指令OR

指令格式及功能: OR 目标,源;目标 \/ 源————目标 \/ 从态标志

或指令对状态标志的影响与AND指令相似。

或操作常用来使目标操作数某位置位。

例: OR AL, 80H; 此指令执行后,将使AL的最高位置1, 其余位不变。

OR AX, AX; 执行后, AX中内容不变, 但可设置标志位。

OR BX, 0FH;

低四位置1,其余位不变

### ④逻辑异或指令XOR

此类指令对状态标志的影响也与AND指令相似。 XOR指令可使目标操作数某些位取反

例: XOR BL, OFH; BL高四位不变,低四位取反

XOR CX, CX; CX清零

XOR AX, BX; 若结果全零,说明AX与BX相等

### ⑤逻辑测试指令TEST

指令格式及功能: TEST 目标,源;目标 / 源 目标 / 米态标志

指令的功能是<mark>将两个操作数按位相与</mark>,但结果不送回目标,只 影响状态标志,影响情况同AND指令。

TEST指令常用来检测操作数的某位是1还是0。

例如: TEST CL, 01H; 此指令执行后, 若ZF为1,则说明 CL最低位为0,否则CL最低位为1。

#### 2. 移位类指令

- 将操作数移动一位或多位,分成逻辑移位和算术移位,分别具有左移或右移操作
- 移位指令的第一个操作数是指定的被移位的操作数,可以 是寄存器或存储单元;
- 后一个操作数表示移位位数:
  - 该操作数为1,表示移动一位
  - 该操作数为CL,CL寄存器值表示移位位数 (移位位数大于1只能CL表示)
- 按照移出的位设置进位标志CF,根据移位后的结果影响 SF、ZF、PF

## (1) 逻辑左移指令SHL

# SHL reg/mem,1/CL



- ;reg/mem左移1或CL位
- ;最低位补0,最高位进入CF



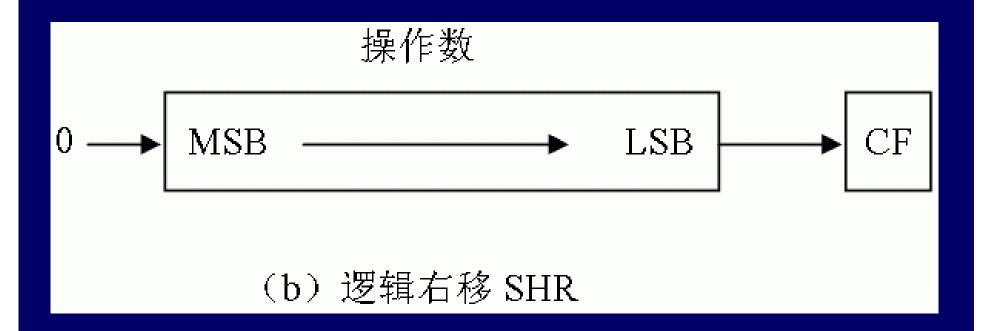
## (2) 逻辑右移指令SHR

# SHR reg/mem,1/CL



;reg/mem右移1/CL位

;最高位补O,最低位进入CF

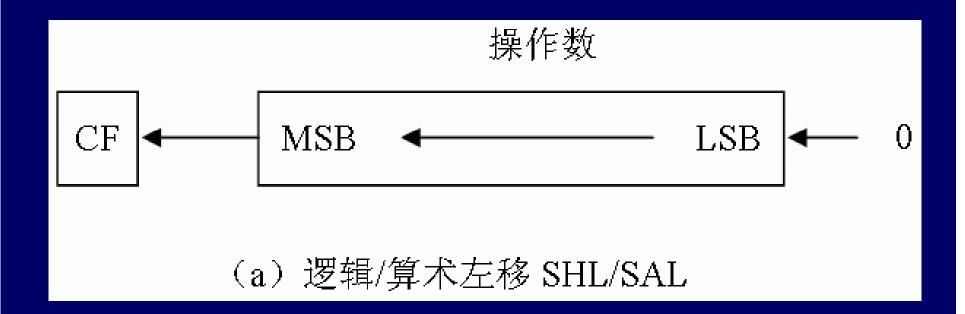


## (3) 算术左移指令SAL

# SAL reg/mem,1/CL



;功能与SHL相同,同一条指令

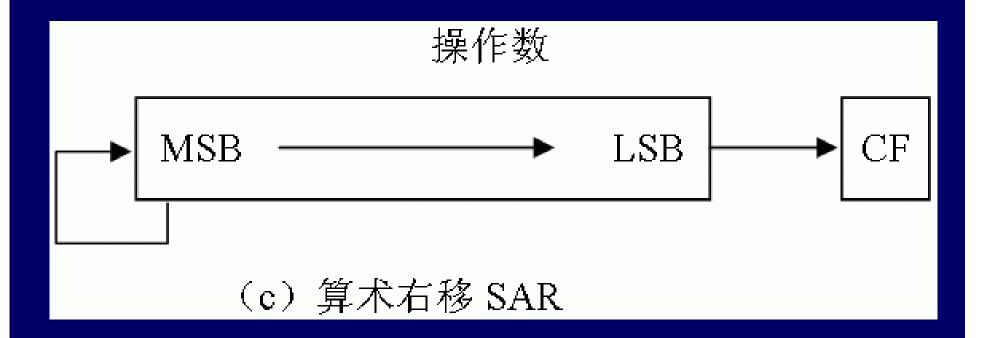


## (4) 算术右移指令SAR

# **SAR** reg/mem,1/CL



- ;reg/mem右移1/CL位
- ;最高位不变,最低位进入CF



## SHL和SAL指令的功能



## SHR指令的功能



## SAR指令的功能



### SHR适用于无符号数,而SAR适用于带符号数。

这四条指令对标志位影响为:

- 1) CF总是等于目的操作数最后移出的那一位;移位以后按操作数结果影响PF、SF和ZF,AF无意义;
- 2) 在移位次数为1时,若移位完成后目的操作数的最高位与CF不相等,则溢出标志OF=1,否则OF=0。

因此OF标志用以说明移位后的符号位与移位前的是否相同(若相同,则OF=0)。

若移位次数不为1, OF无定义!!

3. 循环移位类指令 8086/8088也有四条循环移位类指令。 其格式及功能说明如下:

## 循环左移 ROL REG/MEM, CNT; ROL指令功能



## 循环右移 ROR REG/MEM, CNT; ROR指令功能



带CF循环左移 RCL REG/MEM, CNT; RCL指令功能



带CF循环右移 RCR REG/MEM, CNT; RCR指令功能



五、串操作指令

指令功能是完成各种基本的字节串或字串的操作。

所谓字节串或字串就是字节或字的序列,按顺序存储在内存 的多个单元中。

串操作指令,均可以在指令的前面加一个重复前缀使它们重复执行。

这组指令有以下几条特点。

(1) 源操作数段地址由DS决定,段内偏移地址由SI确定;目标操作数段地址由ES决定,段内偏移地址由DI确定。

(2)每一条串操作指令执行后会自动修改地址指针SI、DI。 按增量还是按减量修改地址,取决于方向标志DF。

**DF=0**:字节操作指令执行后,**SI+1→SI**,**DI+1→DI** 

字操作指令执行后, SI+2→SI, DI+2→SI;

 $\overline{DF=1: SI-1}$ (或2), $\overline{DI-1}$ (或2)

(3) CX:数据项的个数。

在执行带重复前缀指令的字符串指令时,每执行一次,CX的内容自动减1。当CX中的内容减到零时,停止执行字符串指令。所以在重复执行字符串指令前,必须先给CX赋值。

(4) 重复的字符串指令可以被中断。

## 串操作指令包括:

MOVSB; SCASB; LODSB

CMPSB; STOSB

MOVSW; SCASW; LODSW;

CMPSW; STOSW

字节操作

字操作

8086/8088指令系统有五条字符串操作指令,三条重复前缀。

1. 字符串传送指令格式:

MOVSB ; 字节传送

| SI=SI+1 , DI=DI+1 (DF=0) |
| SI=SI-1 , DI=DI-1 (DF=1) |
| SI=SI+2 , DI=DI+2 (DF=0) |
| SI=SI-2 , DI=DI-2 (DF=1) |

例:编程将内存数据区地址自12000H开始的20个字节数

据,传送到地址自16000H开始的存储区。

分析: 字符串传送

源串: DS: 1000H SI=2000H

目标串: ES: 1000H DI=6000H

数据个数: 20 CX=20

ES=DS

#### 程序片段如下:

MOV AX, 1000H

MOV DS, AX

MOV ES, DS

MOV SI, 2000H

MOV DI, 6000H

MOV CX, 20

CLD

AGAIN: MOVSB

DEC CX

JNZ AGAIN

置初值

置方向标志位 DF=0

### 2. 字符串比较指令格式:

CMPSB ; 字节串比较

$$SI=SI+1$$
,  $DI=DI+1$  (DF=0)

CMPSW ; 字串比较

```
[ES: DI] — [DS: SI] → FLAGS
```

$$SI=SI+2$$
,  $DI=DI+2$  (DF=0)

$$SI=SI-2$$
,  $DI=DI-2$  (DF=1)

3. 字符串搜索

指令格式: SCAS 目的串

一般形式:搜索关键字放在

AL或AX

SCASB ; 字节串搜索

SCASW ; 字串搜索

AL-[ES: DI] FLAGS

SI=SI+1, DI=DI+1 (DF=0)

SI=SI-1, DI=DI-1 (DF=1

AX-[ES: DI] FLAGS

SI=SI+2, DI=DI+2 (DF=0)

SI=SI-2, DI=DI-2 (DF=1)

如何判断是否搜索到某个字符?

**ZF=?** 

ZF=0,没找到!!

**ZF=1**,找到!!

4. 字符串装入

指令格式: LODS 源串

一般形式:

LODSB ;字节串装入

LODSW ; 字串装入

[DS: SI]  $\longrightarrow$  AL

SI=SI+1, DI=DI+1 (DF=0)

SI=SI-1, DI=DI-1 (DF=1

[DS: SI]  $\rightarrow$  AX SI=SI+2, DI=DI+2 (DF=0) SI=SI-2, DI=DI-2 (DF=1

此指令属传送指令,对状态标志无影响,当需要将一批数据不断送往AL(AX)中处理时,用此指令非常方便。

5. 字符串转储

指令格式: STOS 目的串;

一般形式:

STOSB ; 字节转储

STOSW ; 字转储

[ES: DI] ← AL

DI=DI+1 (DF=0)

DI=DI-1 (DF=1)

[ES: DI]  $\leftarrow$  AX

DI=DI+2 (DF=0)

DI=DI-2 (DF=1)



#### 6. 重复前缀指令

重复前缀指令用来控制紧跟其后的字符串指令是否重复执行。此类指令共有3条。指令助记符及功能说明如下:

REP 重复执行其后的字符串指令,直到CX=0 REPE/ERPZ 当相等/为零时重复执行其后的字符串指令 REPNE/REPNZ 当不相等/不为零时重复执行其后的字符串指 今 REP常与MOVS及STOS指令联合使用,可以将由CX中内容规定元素个数的一串字符进行传送或转储。

REPE(相等时重复)和REPZ(等于零时重复)两个重复前缀指令实际上是相同的。它们与CMPS及SCAS指令联合使用,根据零标志ZF(由CMPS及SCAS指令影响)及CX内容决定是否重复。若ZF=1,且CX≠0则重复;否则停止字符串操作,转而执行下一条指令。

REPNE(不相等时重复)和REPNZ(不等于0时重复)两个重复前缀指令意义相同。它们也与CMPS及SCAS指令联合使用,根据CMPS及SCAS所设置的零标志ZF及CX的内容,决定是否重复。若ZF=0且CX≠0,则重复执行其后的字符串指令,否则停止重复,转而执行下一条指令。

例5.13 若要对内存某一缓冲区清零,缓冲区地址为2000H-2100H,缓冲区长度为100个字节。编程实现:

CLD
MOV DI, 2000H
MOV CX, 100
MOV AL, 00
REP STOSB

重复把AL=00送到DI所指的单元,并自动修正DI和CX内容,直至CX=0为止。

六、控制转移类指令

8086/8088指令系统有4种控制转移类指令,分别为:转移指令、循环指令、子程序调用及返回指令和中断及中断返回指令。

1. 转移指令

转移指令又分成无条件转移与有条件转移两种类型的指令。

(1) 无条件转移指令JMP

指令格式: JMP XUL

指令功能:程序无条件转移到 XUL(语句标号)处执行

jmp xul

••••••

xul: mov ax, bx

#### (2) 条件转移指令

根据对状态标志位测试的结果决定是否将程序转移到新的地址, 当测试结果满足指令的条件时, 程序转移到目标地址; 否则不发生转移, 依然按原顺序向下执行。

所有条件转移指令的目标地址必须在当前代码段内,相对位移只能在**-128**——**+127**字节范围内。

实际应用时,当要求转 移的范围超过上述规 定,必须借助于JMP 指令。

8086/8088指令系统中,共有18条条件转移指令。

# 两个无符号数比较后根据其比较结果形成的4个条件转移指令

| 助记符 |         | 测试条件             | 转移条件 |           |  |
|-----|---------|------------------|------|-----------|--|
| 对   | JA/JNBE | CF=0             | 此类指  | 若目的操作数 >源 |  |
| 无   |         |                  | 令一般  | 操作数则转移    |  |
| 符   | JAE/JNB | CF=0             | 用于比  | 若目的操作数≥源  |  |
| 号   |         | 或<br><b>ZF=1</b> | 较指令  | 操作数则转移    |  |
| 数   | JB/JNAE | CF=1             | 及减法  | 若目的操作数 <源 |  |
|     |         |                  | 指令之  | 操作数则转移    |  |
|     | JBE/JNA | CF=1<br>或        | 后    | 若目的操作数≤源  |  |
|     |         | ZF=1             |      | 操作数则转移    |  |

# 两个带符号数比较后根据其比较结果形成的4条条件转移指令

| 对带 | JG/JNLE | SF ⊕ OFVZF=0         | 同样<br>根据 | 若目的操作数 > 源操作数则转移   |
|----|---------|----------------------|----------|--------------------|
| 符号 | JGE/JNL | SF <sup>⊕</sup> OF=0 | 二个数比     | 若目的操作数≥源<br>操作数则转移 |
| 数  | JL/JNGE | SF ⊕ OF=1            | 较或<br>相减 | 若目的操作数 < 源操作数则转移   |
|    | JLE/JNG | SF ⊕<br>OFVZ F=1     | 的结<br>果  | 若目的操作数≤源<br>操作数则转移 |
|    |         |                      |          |                    |

# 根据CF、ZF、SF、OF、PF的状态形成的10条条件转移指令

| JE/JZ   | ZF=1 | 当结果为零时, 转移  |
|---------|------|-------------|
| JNE/JNZ | ZF=0 | 当结果不为零时,转移  |
| JC      | CF=1 | 有借(进)位,转移   |
| JNC     | CF=0 | 无进(借)位,转移   |
| JO      | OF=1 | 有溢出(带符号数)转移 |
| JNO     | OF=0 | 无溢出(带符号数)转移 |
| JP/JPE  | PF=1 | 结果为偶数个1转移   |
| JNP/JPO | PF=0 | 结果为奇数个 1 转移 |
| JS      | SF=1 | 最高位为 1 转移   |
| JNS     | SF=0 | 最高位为 0 转移   |

例5.4 设AL、BL中分别存有无符号数,找出大值存入数据区 100AH单元。

分析:要判断AL、BL中哪个值大,首先要运用比较指令将二数作减法(注意结果并不送回),由于为无符号数,故可从CF标志判断其大小,CF=1,说明作比较(相减)时有借位,因而被减数<减数; CF=0,说明相减时无错位,被减数≥减数。

#### 程序片断如下:

CMP AL, BL

JNC NEXT ; CF=0, 转NEXT

XCHG AL, BL ; 交换AL, BL

NEXT: MOV [100AH], AL

#### 2. 循环指令

循环指令是一组特殊的条件转移指令,具有下述几个特点:

- ①循环指令对CX寄存器的内容进行测试,根据CX中内容是否为零;或者根据CX中的内容是否为零以及零标志ZF的状态作为转移条件。
- ②采用段内相对寻址方式,即满足条件时,将实现程序转移。程序转移的范围,只能在-128~+127字节内。

③除JCXZ指令外,其余循环指令执行时,都先自动修改 CX内容(CX-1→CX),再根据CX内容及ZF状态来决定 是否循环转移。

| 助记符          | 测试内     | 容  指令功能           | 示例         |
|--------------|---------|-------------------|------------|
| LOOP         | CX内容    | CX -1 CX岩CX 0则循环  | LOOP MULT  |
|              |         | (转移)              |            |
| LOOPZ/LOOPE  | CX内容    | CX-1-CX#CX+0且ZF=1 | LOOPZ MULT |
|              | ZF状态    | 则循环 (转移)          |            |
| LOOPNZ/LOOPN | E CX 内容 | CX-1~CX+CX/0月ZF=0 | LOOPNZ XLT |
|              | ZE狀态    | 则循环 (转移)          |            |
| JCXZ         | CX内容    | 若CX=0 则转移         | JCXZ NEXT  |
|              |         |                   |            |

例5.15 设有100个无符号字节数据,存放在自1000H开始的数据区中, 试编程求取其中零的个数,并存于3000H单元中。

分析: 在100个数据中找零的个数,方法如下:

把100个数据一一取出, 判其是否为零;——

典型的计数循环

步骤如下:

 $\overline{\text{CX}=100}$ 

1)设循环初态:

SI=1000H

DL=0

2) 取出的数存于AL,

MOV AL, [SI]

- 3) 判断是否为0,设标志位: AND AL, AL
- 4) 若 ZF=1, 则为零, DL=DL+1 6) 将DL内容存于3000H中 若ZF=0,则不为零,DL不加1

5) CX=CX-1,没减到零,返回2)

#### 程序段如下:

MOV SI, 1000H ; 首地址→SI

MOV DL, 00H ; 清DL, 放零的个数

**MOV CX**, **100** ; 数据长度→**CX** 

LOOP1: MOV AL, [SI] ; 取一个数→AL

INC SI ; 修改地址指针

AND AL, AL ; 设标志

JNZ NEXT ; 若数不为零,转移

INC DL ; 否则,数为零DL+1→DL

LOOP LOOP1

NEXT: DEC CX ; 计数器减1

JNZ LOOP1 ; 不为零重复 J

**MOV BX**, **3000H** ; 将零的个数送入

**MOV [BX], DL** ; **3000H**单元

3. 子程序调用及返回指令

8086/8088系统把重复执行的一系列操作指令编成一独立的程序段,并定义名字,称为子程序。

子程序可被其它程序多次调用,可以用CALL指令来实现。

1)子程序调用指令

常用形式: CALL SUB1

SUB1 -----子程序名

## 表5-11 调用与返回指令的助记符及功能

|              | I H. M. Mr.  | LLA AL Ab       |
|--------------|--------------|-----------------|
| <u>指令助记符</u> | 操作数          | 指令功能            |
| CALL         | disp16       | 段内相对调用          |
|              |              | ①SP-2→SP IP →堆栈 |
|              |              | ②IP+disp16 →IP  |
| CALL         | REG/MEM      | 段内间接调用          |
|              |              | ①SP-2→SP IP →堆栈 |
|              |              | ② (EA ) →IP     |
| CALL         | Addr32 [FAR] | 段间直接调用          |
|              |              | ①SP-2→SP CS →堆栈 |
|              |              | ②SP-2→SP IP →堆栈 |
|              |              | ③addr 偏移地址→IP   |
|              |              | ④addr 段地址→CS    |
| CALL         | MEM [FAR]    | 段间间接调用          |
|              |              | ①SP-2→SP CS →堆栈 |
|              |              | ②SP-2→SP IP →堆栈 |
|              |              | ③ (EA) →SP      |
|              |              | ④ (EA+2 ) →CS   |

| RET  |        | 段内子程序返回                      |  |
|------|--------|------------------------------|--|
|      |        | ①堆栈→IP                       |  |
|      |        | ②SP+2→SP                     |  |
| RET  | disp16 | 段内子程序返回并修改 SP                |  |
|      |        | ①堆栈→IP                       |  |
|      |        | ②SP+2→SP                     |  |
|      |        | ③SP+disp→SP                  |  |
| RETF |        | 段间子程序返回                      |  |
|      |        | ①堆栈→IP SP+2→SP               |  |
|      |        | ②堆栈→CS SP+2→SP               |  |
| RETF | disp16 | <mark>段间子程序返回</mark> ]并修改 SP |  |
|      |        | ①堆栈→IP SP+2→SP               |  |
|      |        | ②堆栈→CS SP+2→SP               |  |
|      |        | ③SP+disp→SP                  |  |

4、中断及中断返回指令

8086/8088有三种中断操作指令: INT n、INTO、IRET

INT n; n——中断类型号, 0——255

INTO: ——溢出中断, OF=1启动某类型中断, 否则

无操作

IRET; ——中断返回

### 六处理器控制类指令

处理器控制类指令可分为三组。

一组用于修改标志位;

另一组主要用于使8086/8088 CPU与外部事件同步;

第三组仅一条空操作指令。

如表3-2所示。

### 表3-2 处理器控制类指令

| 类型   | 操作码助记符 | 操作功能                  |
|------|--------|-----------------------|
| 标志操作 | CLC    | 0→CF; 进位标志清零          |
|      | STC    | <b>1→CF</b> ; 进位标志置 1 |
|      | CMC    | CF→CF; 进位标志取反         |
|      | CLD    | <b>0→DF</b> ; 方向标志清零  |
|      | STD    | <b>1→DF</b> ; 方向标志置 1 |
|      | CLI    | <b>0→IF</b> ; 中断标志清零  |
|      | STI    | <b>1→IF</b> ; 中断标志置 1 |
| 外部同步 | HLT    | 暂停                    |
|      | WAIT   | 等待                    |
|      | ESC    | 交权                    |
|      | LOCK   | 总线封锁                  |
| 空操作  | NOP    | 空操作                   |

外部事件同步类指令

(1) 处理器暂停指令HLT

(2) 处理器脱离指令ESC

(3) 处理器等待指令WAIT

(4)总线锁定指令LOCK

(5) 空操作指令NOP

#### 学习重点:

- 1) 掌握操作数的各种寻址方式的概念
- 2) 掌握各种指令的助记符、功能及应用方法
- 3) 会用指令编写程序
- 4) 会分析程序段的运行结果