

第三章 指令系统



第3.1节 8086寻址方式

指令是使计算机执行某种特定操作的二进制编码 指令系统是所有指令的集合

一条指令通常包括两部分

> 操作码:规定所要执行的操作类型

> 操作数:所需要处理的数据或者数据的地址信息

获得数据或者数据地址信息的方式称为寻址方式

例: MOV AX, 1234H

指令中有两个操作数,将前者称为目的操作数,后者称为源操作数,该指令将1234H传送到寄存器AX中。





一. 数据寻址方式

1. 立即数寻址

指令中直接给出操作数,指令执行时可以立即得到,此时把操作数又称作"立即数"

例: MOV AL,5 ;AL←5

2. 寄存器寻址

操作数放在CPU内部的寄存器中,在指令中直接指出寄存器的名字

例: INC CX ;将CX的内容加1

3. 隐含寻址

指令已经默认是对CPU中的某个寄存器操作

例: DAA ;默认对AL进行十进制加法调整

以上三种方式均直接从CPU内部获得数据,操作速度快





4. 直接寻址

操作数放在存储器中,存储单元的有效地址直接由指令给出

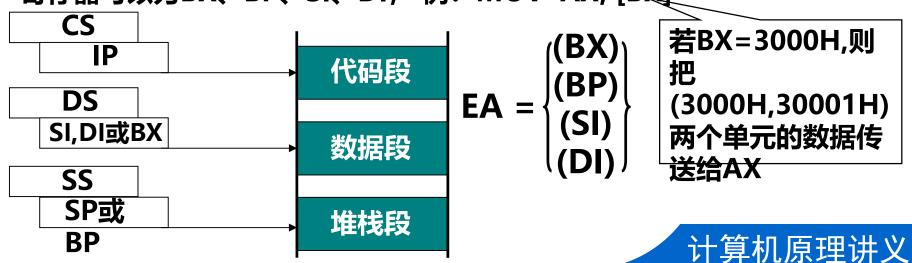
例: MOV SI, [2000H] ;SI←(2000H, 2001H)

CPU执行单元EU根据指令的寻址方式计算出16位的偏移量,称为<mark>有效地址(EA),一</mark>般用 [有效地址] 表示。

5. 寄存器间接寻址

操作数一定在存储器中,存储单元的有效地址由寄存器指出,

寄存器可以为BX、BP、SI、DI, 例: MOV AX, [BX]





存储器操作数寻址

若需要对其它段寻址,则必须用前缀指出段寄存器名,又称"段超越"

例: MOV BL, ES:[SI] ; BL ← 扩展段1000H单元的内容

注:IP只能在代码段寻址,SP只能在堆栈段寻址,不能进行段超越

6. 寄存器相对寻址

操作数的有效地址由寄存器内容加上一个8位或16位的偏移量得到

例: MOV AX, [BX+1000H] ;AX ← BX+1000H 所指向的存储单元 内容

若BX = 2000H,则将数据段(3000H,3001H)的内容传送给AX

指令也可书写为: MOV AX, 1000H[BX]

7. 基址变址寻址

操作数的有效地址由基址寄存器和变址寄存器的内容相加产生

8. 相对基址变址寻址

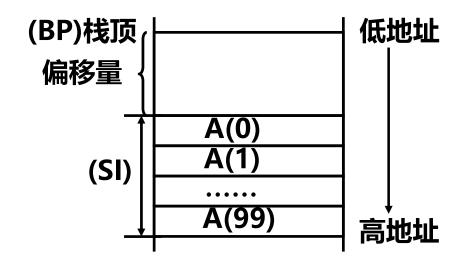
操作数的有效地址由基址寄存器、变址寄存器和偏移量三者相加产生



相对基址变址寻址应用

相对基址变址在数组访问中的应用

例:若访问堆栈段中的数组A[100]时,可以用BP存放栈顶地址,用偏移量表示数组中第一个元素到栈顶的距离,用变址寄存器SI(或DI)指向具体数组元素



第4~8种寻址方式,操作数一定在存储器中,由于计算EA、总线操作需要时间,因此比1~3方式慢



二. I/O端口寻址

操作数在I/O端口中时,必须通过累加器(AX或AL)实现对端口的访问

1. 直接端口寻址 — 指令直接提供8位端口的地址

例: IN AL, 63H ;AL←(63H)

端口寻址时, 地址不加[], 当端口地址可用一个字节来表示时,可使用 直接端口寻址

2. 间接端口寻址 — 由DX寄存器给出16位端口地址

例: MOV DX, 162H

IN AX, DX

从端口162H读取一个字的数据传送到AX中,DX间接表示端口地址

比较: MOV AX, DX ;AX←DX

IN AX, DX ;AX \leftarrow (DX)



第3.2节 8086指令格式

一. 指令格式		
指令一般由1	~6个字节组成,	具体格式如下:
字节1	字节2	1.字节1
76543210	7 6 5 4 3 2 1 0	① OPCODE:
<u> </u>	MODREG R/M	② D: 操作数
字节3	字节4	指令和串操
LOW DISP或DAT	AHIGH DISP或DAT	D=0
		D=1
字节5	字节6	数
LOW DATA	HIGH DATA	③ W: 操作数
		NA / 0 -

- ① OPCODE: 指令操作码
 - ② D: 操作数传输方向(立即数 指令和串操作指令除外)

D=0, Reg为源操作数

D=1, Reg为目的操作

③ W: 操作数字节长度

W=0,字节操作

W=1, 字操作机原理讲义



2. 字节2,寻址方式

- ① MOD: 寻址方式字段
 - 00 = 存储器方式,指令中无偏移量
 - 01 = 存储器方式,指令中有8位偏移量
 - 10 = 存储器方式,指令中有16位偏移量
 - 11=寄存器方式,指令中无偏移量
- ② Reg: 寄存器编码字段



- ③ R/M:寄存器/存储器字段
 - ▶ 在MOD=11,寄存器模式下,R/M给出第二个操作数的寄存器编码
 - ➤ 在MOD≠11,存储器模式下,R/M给出计算有效地址的方法

MOD=11		MOÐ 11 有效地址计算方法					
R/M	W=C	W=1	R/M	MOD=0	0MOD=01	MOD=10	
000	AL	AX	000	BX+SI	BX+SI+D	8BX+SI+D1	6
001	CL	CX	001	BX+DI	BX+DI+D	&X+DI+D1	6
010	DL	DX	010	BP+SI	BP+SI+D	8BP+SI+D1	6
011	BL	ВХ	011	BP+DI	BP+DI+D	&P+DI+D1] 6
100	АН	SP	100	SI	SI+D8	SI+D16	
101	CH	BP	101	DI	DI+D8	DI+D16	
110	DH	SI	110	直接地址	BP+D8	BP+D16	
111	ВН	DI	111	ВХ	BX+D8	BX+D16	



3. 字节3~字节6

DISP:存储器操作数地址偏移量,长度由MOD字段定义

> DATA: 指令中的立即数

例: MOV AX, [BX]

指令码为: 8B 07

MOV [BX+SI+2000H], 2345H

指令码为: C7 80 00 20 45 23

MOV AX, BX

指令码为: 89 D8



第3.3节 8086指令介绍

8086 CPU共有133条指令,根据操作性质,可分为:

- > 传输指令
- > 算术运算指令
- >逻辑运算和移位指令
- > 串操作指令
- > 控制转移指令

※操作数的符号表示

✓ DST: 目的操作数

✓ SRC: 源操作数

✓ TARGET: 循环、转移和调用指令中的目的操作数





※操作数的符号表示

✓ REG: 寄存器操作数,字节或字

✓ REG8: 8位寄存器操作数,字节

✓ REG16: 16位寄存器操作数,字

✓ MEM: 存储器操作数,字节或字

✓ MEM8: 8位存储器操作数,字节

✓ MEM16: 16位存储器操作数,字

✓ MEM32: 32位存储器操作数,双字

✓ ACC: 累加器AL或AX

✓ SEG_REG: 段寄存器

✓ IMM: 立即操作数,字节或字

✓ IMM8: 立即操作数,字节

✓ IMM16: 立即操作数,字

✓ SHORT_LABEL: 短标号, 8位偏移量

✓ NEAR_LABLE: 近标号, 16位地址或偏移量

✓ FAR LABLE: 远标号, 32位地址



传送类指令

数据传送类指令

(一)通用数据传送指令

MOV DST, SRC

操作: DST←SRC

说明:

DST和SRC的组合关系是: **(1)**

REG/MEM ← IMM

 $REG/MEM \leftarrow \rightarrow REG$

REG/MEM ←→ SEG_REG

CS、IP和立即数不能做目的操作数 **(2)**

不能在两个存储单元之间直接传送

MOV指令不改变源操作数,不影响FLAG的状态标志

数据位数由寄存器决定或用说明符指出(如例所示) **(5)**

SS修改后,下一条指令执行完才检测中断,修改SS和SP 计算机原理讲

例: MOV AX, 1000

> MOV [BP], AX

MOV ES, DX

word ptr [SI], 1000 MOV

MOV byte ptr [SI], AL

CS, 100H 错误 MOV

MOV

[1000H], [2000H] **错误**





(二) 堆栈操作

SP总是指向栈顶,即最后压入堆栈的信息单元

1. PUSH SRC 进栈指令

→ 操作: SP ← SP-2, (SP+1, SP) ← SRC

▶ 具体指令: PUSH REG16 例: PUSH BX

PUSH SEG REG PUSH CS

PUSH MEM16 PUSH [SI]

2. POP DST 出栈指令

操作: DST ← (SP+1, SP), SP ← SP+2
 例: POP AX

具体指令: POP REG16

POP SEG_REG

POP MEM16

说明: 堆栈操作以字为单位, 按后进先出原则存储数据 POP CS 错误

POP出栈操作时, CS不能为目的操作数

计算机原理讲义

PUSH 1000 错误

POP ES

POP [SI]



※ 堆栈的应用

堆栈主要用于子程序调用、中断子程序的现场保护和恢 复、参数传递等。

例:保护现场(保存存储器和恢复存储器次序应——对应)

Fun: PUSH DS

PUSH ES

PUSH AX

PUSH BX

;子程序处理

POP BX

POP AX

POP ES

POP DS

RET



(三)交换指令

1. XCHG 指令

▶ 格式: XCHG DST, SRC

▶ 操作: DST ←→ SRC

说明:两个操作数必须有一个在寄存器中,可在寄存器之间、 寄存器与存储器之间交换信息,目的操作数DST不能为CS

> 具体指令:

✓ XCHG REG, REG

✓ XCHG REG, MEM

✓ XCHG MEM, REG

例: XCHG AL, byte ptr [2000H] ; $AL \leftarrow \rightarrow$ (2000H)

XCHG AX, DX

XCHG AX, CS 错误





(四)I/O端口传送指令

1. IN 输入指令

▶ 操作: AL/AX ← (PORT)/(DX), PORT为8位直接端口地址

▶ 具体指令: IN AL, PORT 例: IN AL, 20H

IN AX, PORT IN AX, 60H

IN AL, DX IN AL, DX

IN AX, DX IN AX, DX

2. OUT 输出指令

操作: (PORT)/(DX) ← AL/AX, PORT为8位直接端口地址

具体指令: OUT PORT, AL 例: OUT 20H, AL

OUT PORT, AX OUT 80H, AX

OUT DX, AL OUT DX, AL

OUT DX, AX OUT 200H, AX 错误

IN

说明: I/O端口地址有直接寻址和间接寻址(通过DX)两种寻址方式

对I/O端口操作必须通过累加器AX或AL来完成

计算机原理讲义

AL, 160H 错误





(五)换码指令

1. XLAT 换码指令

> 具体指令: XLAT

▶ 操作: AL ← (BX+AL)

例: MOV AL, 1

MOV BX, 1000H

XLAT ;将存储单元1001H的内容送给AL

结果: AL = 31H

Memo
1000H rg0
B1
B4
H



(六)有效地址 (EA) 传送指令

- 1. LEA (Load Effective Address) 取有效地址指令
 - > 具体指令: LEA REG16, SRC
 - ▶ 操作: REG16 ← SRC的有效地址
 - 说明:该指令将源操作数的有效地址送给寄存器

例: MSG db 30H 31H 32H 33H ;定义数据。

LEA BX, MSG ;将MSG的偏移地址送BX

MOV DX, MSG ; DH=31H, DL=30H

;低位在前,高位在后

30
31
32
33
Н



2. LDS (Load DS With Pointer) 地址指针送寄存器和DS

具体指令: LDS REG16, MEM32

▶ 操作: REG16 ← (MEM32), DS ← (MEM32+2)

▶ 说明:将源操作数的4个字节,分别传送到指定的寄存器和DS中

例: LDS BX, [1000H]

结果:将(1000H,1001H)内容送BX,将(1002H,1003H)内容送DS

3. LES (Load ES With Pointer) 地址指针送寄存器和ES

> 具体指令: LES REG16, MEM32

→ 操作: REG16 ← (MEM32), ES ← (MEM32+2)

▶ 说明:将源操作数的4个字节,分别传送到指定的寄存器和ES中





(七)标志寄存器传送指令

1. LAHF (Load AH with Flag) 标志送AH

▶ 格式: LAHF

操作: AH←标志寄存器的低八位

2. SAHF (Store AH into Flag) AH送标志寄存器

▶ 格式: SAHF

操作:标志寄存器的低八位←AH

3. PUSHF (Push the Flag) 标志寄存器进栈

▶ 格式: PUSHF

▶ 操作: SP←SP-2,(SP+1,SP)←FLAG

栈以字为单位

4. POPF (Pop the Flag) 标志寄存器出栈

格式: POPF

▶ 操作: FLAG ←(SP+1, SP), SP←SP+2

注:传送类指令除了SAHF和POPF外都不影响标志寄存器 计算机原理





二. 算术类指令

(一) 加法指令

1. ADD 加法

▶ 格式: ADD DST, SRC

▶ 操作: DST ← SRC + DST

》 具体指令 例:

✓ ADD REG, REG ADD AL, DL

✓ **ADD REG, MEM** ADD AL, [BX+DI+1000H]

✓ **ADD MEM, REG** ADD [SI], DX

✓ **ADD REG, IMM** ADD AX, 1000H

✓ ADD MEM, IMM ADD [BP+SI], 1000H

ADD [SI], [DI] 错误





2. ADC (Add With Carry) 带进位加法

▶ 格式: ADC DST, SRC

→ 操作: DST ← SRC + DST + CF

▶ 具体指令: ADC REG, REG 例: ADC AX, DX

ADC REG, MEM ADC AL, [BX+DI+1000H]

ADC

ADC MEM, REG ADC [SI], DX

ADC REG, IMM ADC AX, 1000H

ADC MEM, IMM ADC [BP+SI], 1000H

3. INC (Increment) 加1

▶ 格式: INC DST

→ 操作: DST ← DST + 1

▶ 具体指令: INC REG 例: INC CX

INC MEM INC [2000H]

> 说明: INC指令影响除CF以外的所有状态标志

计算机原理讲义

[SI], [DI] **错误**

※加法类指令影响FLAG的状态标志





❖ 带进位加法指令ADC应用举例——实现多字节的加法运算

例:有2个4字节无符号数分别存放在数据段2000H和3000H开始的单元中,低位在前,高位在后,将两数相加,结果存放在数据段2000H开始的单元中

MOV SI, 2000H **;SI指向第一个数首地址**

MOV DI, 3000H ;**DI指向第二个数首地址**

MOV AX, [SI] **;取第一个数的低16位到AX**

ADD AX, [DI] ;**两个数的低16位相加**

MOV [SI], AX ;**低16位相加结果送2000H和2001H单元**

MOV AX, [SI + 2] ;**取第一个数高16位**

ADC AX, [DI + 2] ;**两个数高16位连同进位位相加**

MOV [SI + 2], AX ;**高16位相加结果送2003H和2004H单元**





(二) 减法指令

1. SUB (Subtract)减法

▶ 格式: SUB DST, SRC

▶ 操作: DST ← DST - SRC

> 具体指令

REG, REG 例: SUB AL, DL ✓ SUB AL, [BX+DI+1000H] SUB ✓ SUB REG, MEM [SI], DX SUB ✓ SUB MEM, REG AX, 1000H SUB ✓ SUB REG, IMM [BP+SI], 1000H SUB MEM, IMM ✓ SUB [SI], [DI] **错误** SUB





2. SBB (Subtract With Borrow) 带借位减法

▶ 格式: SBB DST, SRC

→ 操作: DST ← DST - SRC - CF

> 具体指令: SBB REG, REG 例: SBB AX, DX

SBB REG, MEM SBB AL, [BX+DI+1000H]

SBB

SBB MEM, REG SBB [SI], DX

SBB REG, IMM SBB AX, 1000H

SBB MEM, IMM SBB [BP+SI], 1000H

3. DEC (Decrement) 减1

▶ 格式: DEC DST

操作: DST ← DST - 1

※减法类指令影响FLAG的状态标志

[SI], [DI] 错误

具体指令: DEC REG 例: DEC CX

DEC MEM DEC [2000H]

▶ 说明: DEC指令影响除CF以外的所有状态标志





4. NEG 求补运算

▶ 格式: NEG DST

操作: DST ← 模 - DST

说明:求指令中给出的操作数的补码

▶ 具体指令: NEG REG 例: NEG AL ;将AL中的数取补码

NEG MEM NEG [2000H]

▶ 说明:字节的模为100H,字的模为10000H

5. CMP 比较指令

▶ 格式: CMP DST, SRC

▶ 操作: DST - SRC

> 具体指令: CMP REG, REG 例: CMP AX, DX

CMP REG, MEM CMP AL, [BX+DI+1000H]

CMP MEM, REG CMP [SI], DX

CMP REG, IMM CMP AX, 1000H

CMP MEM, IMM CMP [BP+SI], 1000H

说明: 做减法操作, 仅影响标志位, 不保存结果





(三) 乘法指令

1. MUL (unsigned Multiple) 无符号数乘法

▶ 格式: MUL SRC

▶ 操作: AX ← AL*SRC 或 {DX, AX} ← AX*SRC

具体指令: MUL REG 例: MUL BL

MUL MEM MUL word ptr [2000H]

2. IMUL **(signed Multiple) 有符号数乘法**

▶ 格式: IMUL SRC

→ 操作: AX ← AL*SRC 或 {DX, AX} ← AX*SRC

▶ 具体指令: IMUL REG 例: IMUL BL

IMUL MEM IMUL byte ptr [SI]





例:将2个32位无符号数DAT1和DAT2相乘,结果保存在64位无符号数Result中

			DAT1H	DAT1L
		*	DAT2H	DAT2L
			(DAT1L2L)H	(DAT1L2L)L
	(DAT1H2L)H		(DAT1H2L)L	
	(DAT2H1L)H		(DAT2H1L)L	
+ (DAT2H1H)H	(DAT2H1H)L			





(四)除法指令

1. DIV (unsigned Divide) 无符号数除法

▶ 格式: DIV SRC

▶ 操作: AL ← AX/SRC , AH ← AX%SRC ;字节除法

AX ← {DX, AX}/SRC, DX ← {DX, AX}%SRC ;字除法

▶ 具体指令: **DIV REG** 例: DIV BX

DIV MEM DIV word ptr [DI]

2. IDIV (signed Divide) 有符号数除法

▶ 格式: IDIV SRC

→ 操作: AL ← AX/SRC, AH ← AX%SRC ;字节除法

AX ← {DX, AX}/SRC, DX ← {DX, AX}%SRC;字除法

> 具体指令: IDIV REG 例: IDIV BX

IDIV MEM IDIV byte ptr [2000H]





- 3. CBW (Convert Byte to Word)字节扩展为字命令
 - ▶ 格式: CBW
 - ▶ 操作:将AL扩展为AX
 - 扩展方法:使用最高位进行扩展
 - a. 若AL的最高位为0,则扩展后AH全为0
 - b. 若AL的最高位为1,则扩展后AH全为1
- 4. CWD (Convert Word to Double Word) 字扩展为双字命令
 - ▶ 格式: CWD
 - ▶ 操作:将AX扩展为{DX,AX},扩展后DX为高16位
 - 扩展方法:使用最高位进行扩展
 - a. 若AX的最高位为0,则扩展后DX全为0
 - b. 若AX的最高位为1,则扩展后DX全为1
- ※ CBW和CWD说明

CBW和CWD只对有符号数进行扩展,无符号数的扩展只需使用MOV指令将其前面AH或DX全部清0。





(五) BCD码调整指令

8086 CPU中没有专用的BCD码运算指令,是使用二进制指令进行BCD码运算,然后再用BCD码调整指令对二进制运算结果进行调整,重新得到BCD码结果。例:DAA调整规则为:

a. 低4位>9 或 AF=1, 则结果加06H

b. 高4位>9 或 CF=1,则结果再加上60H

1. 压缩格式BCD码调整指令: DAA :对加法运算结果AL进行调整

DAS ;对减法运算结果AL进行调整

2. 非压缩格式BCD码调整指令: AAA ;加法调整指令

AAS :减法调整指令

AAM ;乘法调整指令

AAD ;除法调整指令

例:下列程序段执行后AL=?, CF=?

MOV AL, 89H

ADD AL, 43H

DAA





三. 逻辑类指令

(一)逻辑运算指令

1. AND "与"运算命令

▶ 格式: AND DST, SRC

▶ 操作: DST ← DST & SRC

> 具体指令:

✓ AND REG, REG

✓ AND REG, MEM

✓ AND MEM, REG

✓ AND REG, IMM

✓ AND MEM, IMM

2. NOT "非"运算命令

▶ 格式: NOT DST

▶ 操作: DST ← DST取反

> 具体指令:

NOT REG

NOT MEM





3. OR "或"运算命令

- ▶ 格式: OR DST, SRC
- ▶ 操作: DST ← DST | SRC
- > 具体指令:
 - ✓ OR REG, REG
 - ✓ OR REG, MEM
 - ✓ OR MEM, REG
 - ✓ OR REG, IMM
 - ✓ OR MEM, IMM

5. TEST 测试命令

- ▶ 格式: TEST DST, SRC
- ▶ 操作: DST & SRC, 仅影响标志位, 不保存结果
- **)** 具体指令:
 - ✓ TEST REG, REG TEST REG, IMM
 - ✓ TEST REG, MEM TEST MEM, IMM
 - ✓ TEST MEM, REG

4. XOR "异或"运算命令

- ▶ 格式: XOR DST, SRC
- ▶ 操作: DST ← DST ^ SRC
- > 具体指令:
 - ✓ XOR REG, REG
 - ✓ XOR REG, MEM
 - ✓ XOR MEM, REG
 - ✓ XOR REG, IMM
 - ✓ XOR MEM, IMM



※ 逻辑运算指令常见用法

- ① 清0操作数: XOR AX, AX, 不仅把AX清0, 而且影响状态标志, 至少CF=0, ZF=1 (MOV AX,0不影响标志位)
- ② 把某几位取反: 用XOR指令, 把要取反的位和1异或, 不变的位和0异或。 (例: XOR AL, 80H;将AL最高位取反)
- ③ 清0或置位某几位:用AND指令清0,用OR指令置位; 要清0的位就与0,要置1的位就或1。

例: 清0 MOV AL, 33H ; '3'的ASCII码

AND AL, 0FH ;将高4位清0

置1 MOV AL, 9



(二)逻辑移位操作命令

1. SHL 逻辑左移指令

▶ 格式: SHL DST, count

▶ 操作:操作数整体左移,每次的最高位移到CF,空余位补0

▶ 说明: count可以为1, 也可为CL, 做移位计数

具体指令:

√ SHL REG, 1

√ SHL REG, CL

✓ SHL MEM, 1

✓ SHL MEM, CL

注: 1) 移位数目大于1时,必需用CL表示;

2) 所有逻辑移位操作的具体指令均类似

DST CF←MSB LSB← 0



2. SHR 逻辑右移指令

- ▶ 格式: SHR DST, count 0→MSB LSB→CF
- > 操作:操作数整体右移,最低位到CF,空余位补0
- 3. SAL 算术左移指令
 - ▶ 格式: SAL DST, count CF ← MSB LSB ← 0
 - 》 说明:该指令与SHL逻辑左移指令完全一致
- 4. SAR 算术右移指令
 - ▶ 格式: SAR DST, count
- → MSB LSB → CF
- > 操作:操作数整体右移,最低位到CF,空余位用符号位补
- 注: 1) 逻辑移位适用于无符号数,算术移位适用于有符号数
 - 2)移位指令常用来做乘以2或除以2的操作 SHL、SAL用来乘以2, SHR、SAR用来除以2

例: MOV CL,5 ;若执行前(DI)=0064H

SAR [DI],CL ;执行后(DI)=0003H,相当于100/32=计算机原理讲义





6. ROL 循环左移指令

▶ 格式: ROL DST, count

▶ 操作:操作数整体左移,最高位移到CF,最低位用原来最高位补

7. ROR 循环右移指令

▶ 格式: ROR DST, count

操作:操作数整体右移,最低位移到CF,最高位用原来最低位补

8. RCL 带进位的循环左移指令

▶ 格式: RCL DST, count

▶ 操作:类似ROL循环左移,但CF加入到循环圈中

9. RCR 带进位的循环右移指令

▶ 格式: RCR DST, count

▶ 操作:类似ROR循环左移,但CF加入到循环圈中



DST

DST

LSB







四. 串操作类指令

对一串字符或数据操作,允许两个操作数均为MEM操作数,分为5种:

✓ MOVS (Move String) 串传送

✓ STOS (Store into String) 存AL中数据到串中

✓ LODS (Load from String) 从串中取数据到AL中

✓ CMPS (Compare String) 串比较

✓ SCAS (Scan String) 串扫描

串操作说明

※

- ① 每次完成一个字节或一个字的操作,B表示字节,W表示字
- ② 多次操作需用重复前缀,如REP,<u>重复次数由CX决定</u>
- ③ 默认DS:SI指向存储器源操作数,ES:DI指向存储器目的操作数
- ④ SI、DI自动变化,DF指示变化方向

DF=0, SI、DI作增量变化, B: +1, W: +2

DF=1, SI、DI作减量变化, B: - 1, W: - 2





❖ 重复前缀 (CX又称作计数器)

a. REP 重复

b. REPE / REPZ 相等/为0 (ZF=1) 则重复

c. REPNE / REPNZ 不等/不为0 (ZF=0) 则重复

1. MOVS 串传送指令

▶ 格式: MOVSB 或 MOVSW

> 操作: MOVSB: (ES:DI) ← (DS:SI), SI←SI±1, DI←DI±1

MOVSW: (ES:DI) \leftarrow (DS:SI), SI \leftarrow SI \pm 2, DI \leftarrow DI \pm 2

▶ 说明:使用前缀REP,可完成多次数据传送

例: MOV CX, 12

REP MOVSB ;连续传送12个字节





2. STOS 存入串指令

▶ 格式: STOSB 或 STOSW

→ 操作: STOSB: (ES:DI) ← AL, DI←DI±1

STOSW: (ES: DI) \leftarrow AX, DI \leftarrow DI \pm 2

▶ 说明:可使用REP前缀

3. LODS 从串中取数据指令

▶ 格式: LODSB 或 LODSW

→ 操作: LODSB: AL ← (DS:SI), SI←SI±1

LODSW: $AX \leftarrow (DS : SI)$, $SI \leftarrow SI \pm 2$

4. SCAS 串扫描指令

▶ 格式: SCASB 或 SCASW

▶ 操作:在数据中查找AL或AX中的内容

SCASB: AL - (ES : DI), $DI \leftarrow DI \pm 1$

SCASW: AX - (ES : DI), $DI \leftarrow DI \pm 2$

》 说明: 可使用REPE/REPZ 或 REPNE/REPNZ, 仅影响标志位 计算机原理讲义



5. CMPS 串比较指令

▶ 格式: CMPSB 或 CMPSW

> 操作:两个MEM操作数的比较,源操作数-目的操作数

CMPSB: (DS:SI) — (ES:DI), $SI \leftarrow SI \pm 1$, $DI \leftarrow DI \pm 1$

CMPSW: (DS:SI) — (ES:DI), SI←SI±2, DI←DI±2

▶ 说明:可使用REPE / REPZ 或 REPNE / REPNZ,该指令只影响

标志位,不保存结果

例: MOV CX, 0CH

※ 条件重复前缀说明

REPZ CMPSB

a. REPE / REPZ 相等或为0时重复

▶ 操作: 若CX≠0 且 ZF=1 (相等) 时继续执行,否则退出

b. REPNE / REPNZ 不相等或不等于0时重复

> 操作: 若CX≠0 且 ZF=0 (不相等) 时继续执行, <u>否则退出</u>





例1:将数据段中1000H开始的10个字节移动到2000H开始的

第一 SI, 1000H ;置源操作数起始地址

MOV DI, 2000H ;置目的操作数起始地址

MOV AX, DS ;将DS赋给ES, 使ES:DI指向2000H开始单元

MOV ES, AX

MOV CX, 0AH ;初始化CX为10, 移动10个字节

CLD ;使DF=0,使地址作增量变化

REP MOVSB ;(ES:DI) \leftarrow (DS:SI), SI \leftarrow SI+1, (DI) \leftarrow (DI)+1

INT 3 ;断点指令





例2:将数据段中1000H开始的10个字移动到1002H开始的单

元去

MOV SI, 1012H ; 置源操作数结束地址

MOV DI, 1014H ;置目的操作数结束地址

PUSH DS ;将DS赋给ES, 使ES:DI指向1014H单元

POP ES

MOV CX, 0AH ;初始化CX为10, 移动10个字

STD ;使DF=1,使地址作减量变化

REP MOVSW ;(ES:DI) \leftarrow (DS:SI), SI \leftarrow SI-2, (DI) \leftarrow (DI)-2

INT 3 ;断点指令





五. 控制转移类指令

该类指令是能够使程序执行流程发生改变的指令,分为5种:

- ✓ 无条件转移和条件转移指令
- 子程序调用和返回指令
- ✓ 循环控制指令
- ✓ 中断指令
- 处理器控制指令

指令需要寻找转移地址或调用地址,将此种寻址方式称为程序寻址方式

1. 段内直接转移方式 — 指令中直接给出跳转的相对偏移量目标转移地址 = IP + 偏移量(8位或16位)

√ 偏移量为8位,称为<u>短跳转</u>,跳转范围:-128~+127个单元

偏移量为16位,称为近跳转,跳转范围: -32768~ +32767个单元

例: JMP 1000H ;转移地址的偏移量由指令给出





2. 段内间接转移方式 — 转移地址在寄存器或内存单元中

例: JMP CX ;转移地址由CX给出,执行时将CX值赋给IP

JMP [1000H] ;转移地址存放在 (1000H, 1001H) 单元中

3. 段间直接转移方式 — 指令中直接给出转移地址的段地址和偏移量

例: JMP 2000H:0100H ;执行时, 2000H赋给CS, 0100H赋给IP

注:段间直间转移又称作<u>远跳转</u>,该种方式为程序提供了从一个代码 段转移到另一个代码段的方法

4. 段间间接转移方式 — 转移地址的段地址和偏移量在内存单元中

例: JMP DWORD PTR [SI]

(SI, SI + 1)存放偏移地址, (SI + 2, SI + 3)存放段地址





(一) 无条件转移指令和条件转移指令

A. 无条件转移指令

1. JMP TARGET

无条件直接转移指令可以跳转到内存中任何程序段,有四种形式

例: JMP 1000H ;段内直接转移

JMP CX ;段内间接转移

JMP 2000H:0100H ;段间直接转移

JMP DWORD PTR [SI] ;段间间接转移

说明:段内间接转移和段间转移只用于无条件指令

<u>实际使用时多采用符号地址</u>,如:

JMP BBB

• • • • • •

BBB: MOV AL, 3 注:符号BBB在此称为标号,代表其

... 对应的指令所在的地址





B. 条件转移指令

根据判断条件,决定是否跳转,条件转移指令都是段内短跳转

1. 根据单个标志进行跳转的指令

✓ JS ;SF = 1, 则跳转

✓ JNS ;SF = 0, 则跳转

✓ JO ;OF = 1, 则跳转

✓ JNO ;OF = 0, 则跳转

✓ JP ;PF = 1, 则跳转

✓ JNP ;PF = 0, 则跳转

✓ JZ ;ZF = 1, 则跳转

✓ JNZ ;ZF = 0, 则跳转

✓ JC ;CF = 1, 则跳转

✓ JNC ;CF = 0, 则跳转

2. 根据CX中的值进行跳转的指令

JCXZ ; CX = 0, 则跳转





3. 根据无符号数比较结果进行跳转的指令

助记符: A: 大于; B: 小于; E: 等于

✓ JA (JNBE) ;大于,即不小于等于,则跳转

✓ JAE (JNB) ;大于等于,即不小于,则跳转,同JNC

✓ JE ;等于,即结果为0,则跳转,同JZ

✓ JB (JNAE) ;小于,即不大于等于,则跳转,同JC

✓ JBE (JNA) ;小于等于,即不大于,则跳转,CF | ZF = 1

4. 根据有符号数比较结果进行跳转的指令

助记符: G: 大于; L: 小于; E: 等于

✓ JG (JNLE) ;大于,即不小于等于,则跳转

✓ JGE (JNL) ;大于等于,即不小于,则跳转

✓ JE ;等于,与无符号数比较时相同

✓ JL (JNGE) ;小于,即不大于等于,则跳转

✓ JLE (JNG) ;小于等于,即不大于,则跳转

注: 根据比较结果跳转时,必须区分有符号数和无符号数,如:

1111 1111b 与 0000 0000b比较





(二) 子程序调用和返回指令

1. CALL TARGET

子程序调用指令类似转移指令,也有4种形式

√ CALL 1000H ;段内直接转移,调用地址偏移量在指令中给出

✓ CALL AX ;段内间接转移,调用地址在AX中给出

✓ CALL 2000H:0200H ;段间直接转移,指令中直接给出调用

;地址的段地址和偏移量

✓ CALL DWORD PTR [DI];段间间接转移,调用地址在内存单元中

执行该指令时,会将下一条指令的地址压入堆栈,该地址称为返回地址

段内调用:只将返回地址的偏移量压入堆栈

▶ 段间调用:将返回地址的段地址和偏移量压入堆栈,先压CS,后压IP

实际使用时CALL指令后面直接跟子程序名,例:

CALL DISP DISP proc

BBB: MOV AL, 3

..... ret 注: 执行CALL时,会将BBB

DISP endp 所代表的地址压入堆栈



- 2. RET 子程序返回指令,应与调用指令相对应执行时,从堆栈顶部弹出返回地址
 - ✓ 段内返回: 仅从堆栈顶部弹出返回地址偏移量IP ← (SP), SP ← SP + 2
 - ✓ 段间返回: 从堆栈顶部弹出返回地址的段地址和偏移量
 IP ← (SP), SP ← SP + 2; CS ← (SP), SP ← SP + 2
- 3. RET IMM16 带立即数返回指令 执行时,从堆栈顶部弹出返回地址,再使SP加上立即数,例: RET 4





(三)循环控制指令

循环控制指令均是段内短跳转

1. LOOP TARGET — 循环指令,循环次数由CX决定 执行时,CX先减1,若为0则退出,否则继续循环,例:

MOV CX, 10 ;设置循环次数为10次

BBB: LOOP BBB ;CX减1, 若不为0, 则循环

…… ;后续处理

2. LOOPZ / LOOPE TARGET — 条件循环指令
LOOPZ 和LOOPE是同一条指令的不同助记符,执行时,在
LOOP指令的基础上,还需判断ZF,若CX != 0 且 ZF = 1则循环

LOOPNZ / LOOPNE TARGET
 执行时,在LOOP指令的基础上,还需判断ZF
 若CX!=0且ZF=0则循环





※ 循环调用指令说明

- ✓ 循环指令不影响状态标志,即CX减为0时不影响FLAG
- ✓ 如果目标位置超出短跳转的范围,则用JMP辅助完成循环

CX, 0010H 例: 126C: 0100 MOV 126C: 0103 AX, CX MOV 2 ;循环体中程序 **CMP** BX, AX 126C: 0203 LOOPZ 0207H 126C: 0205 **JMP** 0209H 126C: 0207 JMP 0103H 126C: 0209 ;循环体以后的程序





(五)中断指令和中断返回指令

1. INT n — 中断调用指令

8086指令系统为程序员提供软件中断,利用INT n指令实现 执行时,依次将FLAG,当前CS和IP(即断点地址)压入堆栈, 并清除IF和TF标志,执行中断类型码为n的中断程序。

- 2. IRET 中断返回指令 执行时,从堆栈中依次弹出断点地址的IP、CS和FLAG
- 3. INTO 溢出中断指令 执行时,判断OF,若为1,则执行中断指令INT 4,否则无操作

(六)控制指令

1. 标志处理指令

✓ CLC / STC / CMC 对CF 清0 / 置位 /取反

✓ CLD / STD 对DF 清0 / 置位

√ CLI / STI 对IF 清0 / 置位



2. 处理器控制指令

- ▶ NOP 空操作指令,占用一个字节的机器码,不执行任何操作
- HLT Halt, 停机指令, 该指令使处理器处于停机状态, 以便等待一次外部中断到来
- ➤ WAIT— 等待指令,该指令使处理器处于空转状态,也可用来等待外部中断的到来
- ESC Escape, 换码指令,用作前缀,例:ESC MEM 其中MEM指出一个存储单元,ESC指令把该存储单元的内容送到数据总线去。
- LOCK 封锁指令,用作前缀
 该指令与其他指令联合,用来维持总线的封锁信号直到与其联合的指令执行完为止。





第3.4节 80386扩充指令介绍

80386为32位CPU,具有独立的32位数据线(D31~D0)和34位地址线(A31~A2, /BE0~/BE3),可寻址4GB存储空间,内部寄存器多为32位

一. 80386的内部寄存器

1. 通用寄存器

80386有8个32位通用寄存器:

EAX EBX ECX EDX ESP EBP ESI EDI

为与8086兼容,每个寄存器低16位可独立访问:

AX BX CX DX SP BP SI DI

前4个寄存器的低8位和高8位又可独立访问

AH AL BH BL CH CL DH DL

2. 32位指令指针寄存器EIP 低16位取名IP,可独立访问

3. 32位标志寄存器EFLAG 增加了部分标志

	31	0
EFLAG		

	31 16	15		,		
EAX		AH	AL	AX		
EBX		ВН	BL	BX		
ECX		CH	CL	CX		
EDX		DH	DL	DX		
ESP				SP		
EBP				BP		
ESI				SI		
EDI				DI		
31 1615 0						
EIP[$\qquad]$	ΙP		





- 4. 段寄存器: 80386内部设置了6个16位段寄存器CS DS SS ES FS GS
- 二. 80386寻址方式

在8086寻址方式基础上,<u>80386的所有通用寄存器既可作为基址寄存</u>器,也可作为变址寄存器(ESP除外),存放地址。

EA = 基址 + 变址×比例因子 + 位移量

比例因子可以为:1、2、4或8,位移量可以为8位、16位或32位

例: MOV ECX, [EAX + EDX * 4 + 1000H]

- 三. 80386扩充指令 1.数据传送指令
- 1) 使用MOV指令时,两操作数位数必须相同,若不同,则用MOVZX或 MOVSX

MOVZX AX, BL ;若BL=80H, 则AX=0080H, MOVZX表示零扩 展BL

MOVSX AX, BL ;若BL=80H, 则AX=FF80H, MOVSX表示符号 扩展BL

- 2) 立即数入栈指令 例: PUSH 1000H
- 3) PUSHA 将全部16位寄存器AX~DI压入堆栈, POPA 则全部出栈里讲义



4) LSS ESP, MEM ;将MEM开始的存储单元内容送ESP和SS

LFS EDX, MEM ;将MEM开始的存储单元内容送EDX和FS

LGS EAX, MEM ;将MEM开始的存储单元内容送EAX和GS

5) CWDE :将AX扩展为EAX

CDQ ;将EAX扩展为(EDX, EAX)

2. 算数运算指令扩充

1) IMUL SRC

AX ← AL * SRC ;字节乘法

EAX ← AX * SRC ;字乘法, 高16位同时也放在DX中, 兼容8086

(EDX, EAX) ← EAX * SRC ;32位数乘法

另外操作数可为2个8位数、2个16位数、2个32位数,例:

IMUL DX, [1000H], 300 ; DX = (1000H) * 300

IMUL ECX, 2000 ; ECX = ECX * 2000

IMUL BX, CX ;BX = BX * CX

2) MUL SRC ;与IMUL指令类似



3) DIV与IDIV指令 — 可用AX, (DX, AX), (EDX, EAX)作为被除数,例:

DIV BL ;AL = AX / BL, AH = AX % BL

DIV BX ;AX = (DX, AX) / BX, DX = (DX, AX) % BX

DIV ECX ;EAX = (EDX, EAX) / ECX, EDX = (EDX, EAX) % ECX

3. 逻辑指令扩充

1)逻辑操作与8086一样,只是逻辑指令还可用于32位操作数

2) 增加了2条可对64位操作数进行移位的指令SHLD和SHRD

SHLD EDX, EAX, 5 ;EDX左移5位, 低5位由EAX的高5位填充

;且EAX中内容不变

SHRD EAX, EBX, CL ;EAX右移CL位, EAX高位由EBX的低位

;填充,EBX的值保持不变

4. 串操作指令扩充

1) 增加了32位数的串操作 例: MOVSD ;表示传送一个双字

2) 增加字符串输入INS和字符串输出OUTS指令,必须使用DX存放端口号

MOV DX, 160H ; 从160H端口连续读10个双字存放到ES:EDI指向的存储单元

MOV CX, 10

REP INSD



5. 转移、循环和调用指令

1) JECXZ TARGET ;若ECX = 0,则跳转

2) 使用CALL指令时 段内调用:将EIP压入堆栈,保存4个字节

段间调用:将CS:EIP共6字节压入堆栈

3) RET和RET n指令 出栈时,操作应与CALL指令相对应

6. 条件设置指令 — 80386新增指令

格式: SETcond REG8/MEM8 ;cond为设置条件

例: SETZ AL ;若ZF = 1,则置AL为1,否则置0

SETGE CL :有符号数比较大小时,若大于等于,则置CL为1

SETO [100H] ;若OF = 1,则置[1000H]存储单元为1,否则置0

7. 位处理指令 — 80386新增指令

BTS ;将指定位置1 BTR ;将指定位清0

BTC ;对指定位取反 BT ;对指定位进行测试

BSF ; 从最低位往最高位扫描,若全为0,则ZF置1,若某位为1,则

;ZF清0,且将此位的位号放入目的寄存器



BSR ;从最高位往最低位扫描,若全为0,则ZF置1,若某位为1,则

;ZF清0,且将此位的位号放入目的寄存器

例: BTC AX, 2 ;将AX的D2位装入CF,再对AX的D2位取反

BTS [100H], 4 ;将[100H]单元的D4位装入CF,再将D4位置1

BTR BL, CL ;将CL的值作为位的序号,将BL的此位送CF,

;再将BL的此位清0,若CL的值大于8,则将CL

:的值对8取余得到位序号

BT AL, CL ;将CL的值作为序号,对AL的此位进行测试

BSF AX, [2000H] ;对[2000H]开始的一个双字,从D0往D31

;扫描, 若全为0,则ZF = 1,否则ZF = 0,

;且将此位序号送AX

BSR EAX, ECX ;对ECX从D31往D0扫描,若全为0,则置

;ZF=1, 否则ZF=0, 并将此位序号送EAX