



第3章 实方式指令寻址与指令系统

- 3.1 指令的基本寻址方式
- 3.2 实方式32位指令寻址
- 3.3 实方式指令系统
- 3.4 字符设备I/O功能调用



XU Aiping



3.1 指令的基本寻址方式

- 8086 CPU的指令系统的基本指令包括：
- 数据传送类指令、算术运算类指令、位操作类指令、串操作类指令、控制转移类指令、处理机控制类指令等。后几节将分别介绍这些指令的语句格式和功能。



XU Aiping

计算机学院

3.1.1 指令的基本格式

- 大多数数据传送类指令、算术运算类指令、位操作类指令及串操作类指令，其操作数指令有相同的语句格式和操作规定。
- 指令一般由操作码OP、寻址方式MOD和一个或多个操作数OD等字段组成。

操作码OP	寻址方式MOD	操作数OD
-------	---------	-------

指令的表示形式

- PC微机的多数指令有一个或两个操作数，当然也可以没有操作数，常见的表示形式如下：

OP 操作数

OP 目的操作数 源操作数

OP

示例:

- **单操作数指令** 只需指定一个操作数。例如将寄存器AX的内容加1后，其和回送到AX，指令的符号表示形式为：
 - **INC AX ; AX+1->AX**
- **双操作数指令** 需要指定两个操作数。当源操作数和目的操作数进行运算后，多数指令将其结果回送到目的操作数的位置。例如寄存器BX与CX的内容相减后，其差送入BX的指令为：
 - **SUB BX, CX ; BX-CX->BX**
- **没有操作数指令**，即隐含操作数指令，是指在OD位置虽然未明确给出操作数，但在指令OP中隐含有事先安排的操作数。例如：
 - **CLC ; 0->CF**
表示将标志寄存器中的CF位清0。



XU Aiping

计算机学院

3.1.2 寻址方式

- 立即寻址
- 寄存器寻址
- 直接寻址
- 寄存器间接寻址
- 寄存器相对寻址
- 基址变址寻址
- 相对基址变址寻址

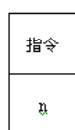


XU Aiping

计算机学院

1. 立即寻址(Immediate Addressing)

- 立即寻址方式中，指令操作码和操作数都在存储器代码段中。
- 汇编格式：n (n为立即操作数，是用8位或16位二进制补码表示的有符号数)
- 功能：操作数存放在存储器，指令下一单元的内容为立即操作数n。
- 图形表示：



XU Aiping

计算机学院

例如：

MOV AX,2018H ;2018H→AX,立即数(常数)只能用于源操作数

MOV CL,96H ;96H→CL

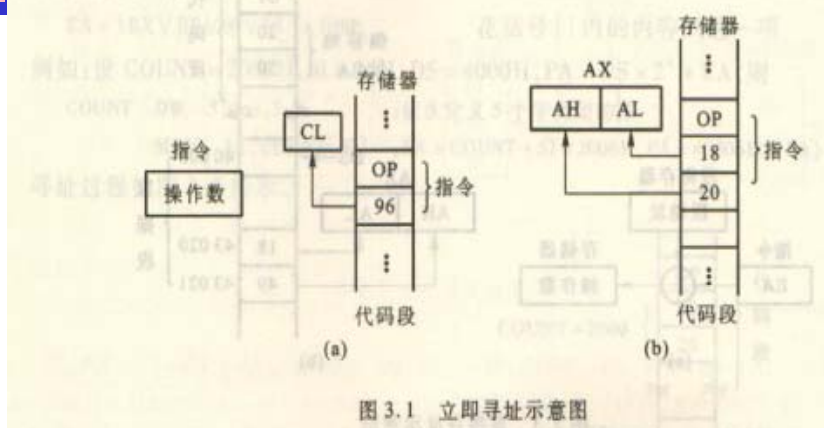


图 3.1 立即寻址示意图



XU Aiping

计算机学院

2. 寄存器寻址 (Register Addressing)

操作数在指令说明的寄存器中,运算速度较高。一个 16 位操作数寄存器可以是 AX、BX、CX、DX、SI、DI、SP 和 BP,对 8 位操作数的一个寄存器可以是 AL、AH、BL、BH、CL、CH、DL 和 DH。寻址如图 3.2 所示,例如:设 AX = 0180H,执行:

MOV DX,AX ;AX→DX,DX = 0180H

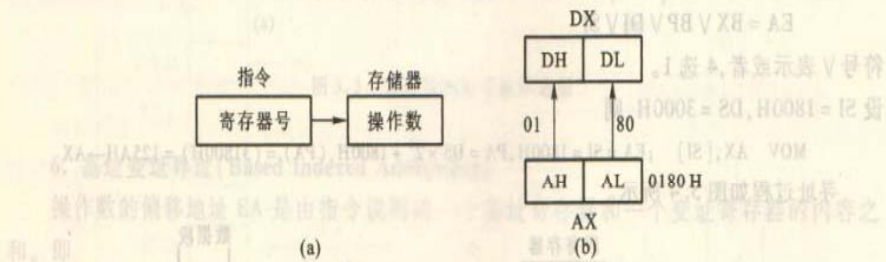


图 3.2 寄存器寻址示意图



XU Aiping

计算机学院

3. 直接寻址 (Direct Addressing)

指令操作码 OP 后直接给出操作数的 16 位偏移地址 EA。OP 与直接地址在代码段,操作数一般在数据段。

例如:设 DS = 4000H, EA = 3020H, $PA = DS \times 2^4 + EA = 43020H$, $(PA) = (43020H) = 4918H$,则

MOV AX,[3020H] ;[3020H]表示地址,将 43020H 单元的内容→AX,AX = 4918H

寻址过程如图 3.3 所示。

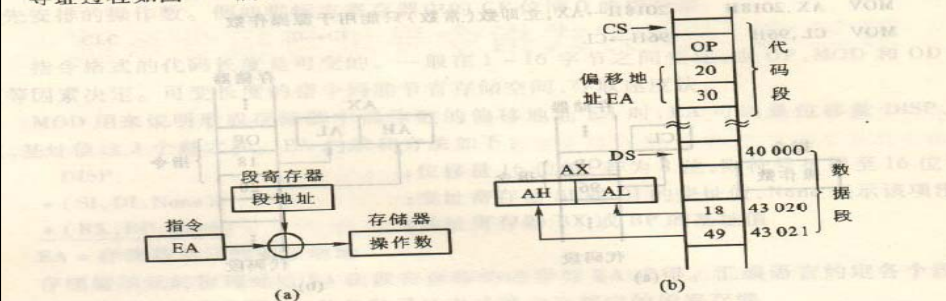


图 3.3 直接寻址示意图

又如

VAR DW 86 ;定义 86 为字类型数,设 DS = 4000H,VAR 的 EA = 10H
MOV AX,VAR ;PA = DS × 2⁴ + EA = 40010H, (PA) = (VAR) = 86 → AX

4. 寄存器间接寻址 (Register Indirect Addressing)

操作数的偏移地址 EA 在指令说明的基址寄存器或变址寄存器中。即

$$EA = BX \vee BP \vee DI \vee SI$$

符号 \vee 表示或者, 4 选 1。

设 $SI = 1800H$, $DS = 3000H$, 则

$MOV\ AX, [SI]$; $EA = SI = 1800H$, $PA = DS \times 2^4 + 1800H$, $(PA) = (31800H) = 125AH \rightarrow AX$

寻址过程如图 3.4 所示。

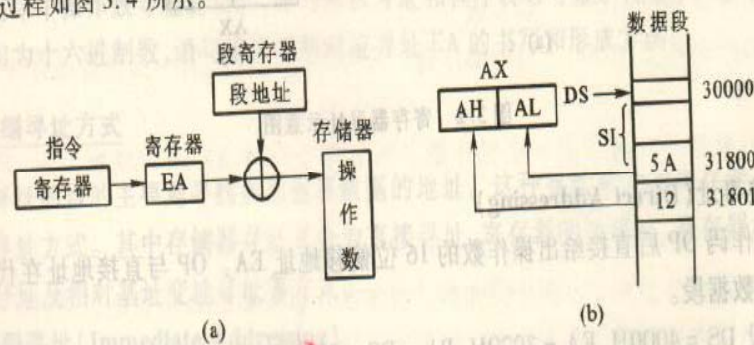


图 3.4 寄存器间接寻址示意图

5. 寄存器相对寻址 (Register Relative Addressing)

操作数的偏移地址 EA 是指令中 8 位或 16 位位移量 ($DISP_{8,16}$) 加上基址寄存器或变址寄存器的内容之和。即

$$EA = |BX \vee BP \vee SI \vee DI| + DISP_{8,16}$$

花括号 || 内的内容只选一项

例如: 设 $COUNT = 2000H$, $SI = 06H$, $DS = 4000H$, $PA = DS \times 2^4 + EA$, 则

$COUNT\ DW\ 5, 6, 3, 7, 8$; 依次定义 5 个字类型的数

$MOV\ AX, COUNT[SI]$; $EA = COUNT + SI = 2006H$, $PA = 42006H$, $(PA) = 0007H \rightarrow AX$

寻址过程如图 3.5 所示。

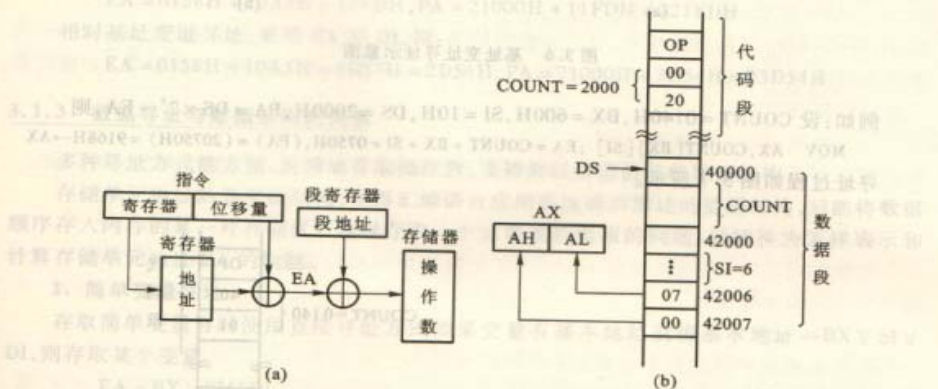


图 3.5 寄存器相对寻址示意图

6. 基址变址寻址 (Based Indexed Addressing)

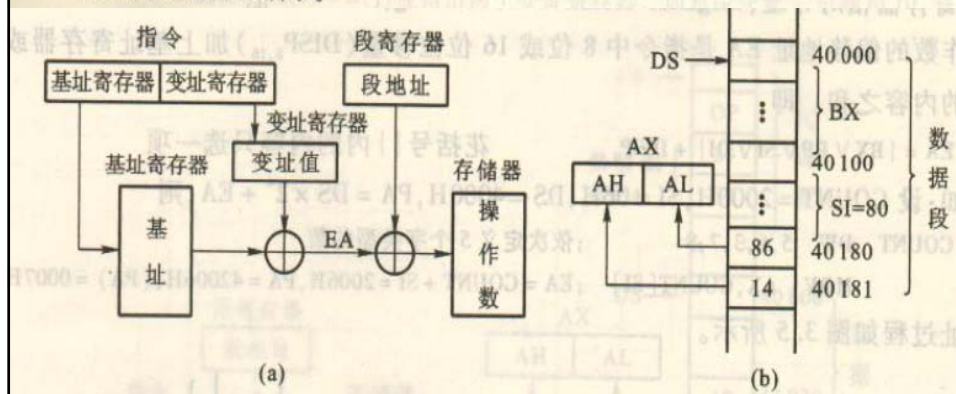
操作数的偏移地址 EA 是由指令说明的一个基址寄存器和一个变址寄存器的内容之和。即

$$EA = \{BX \vee BP\} + \{SI \vee DI\}$$

例如：设 $BX = 100H$, $SI = 80H$, $DS = 4000H$, $PA = DS \times 2^4 + EA$, 则

$MOV\ AX, [BX][SI]$; $EA = BX + SI = 180H$, $PA = 40180H$, $(PA) = 1486H \rightarrow AX$

寻址过程如图 3.6 所示。



7. 相对基址变址寻址 (Relative Based Indexed Addressing)

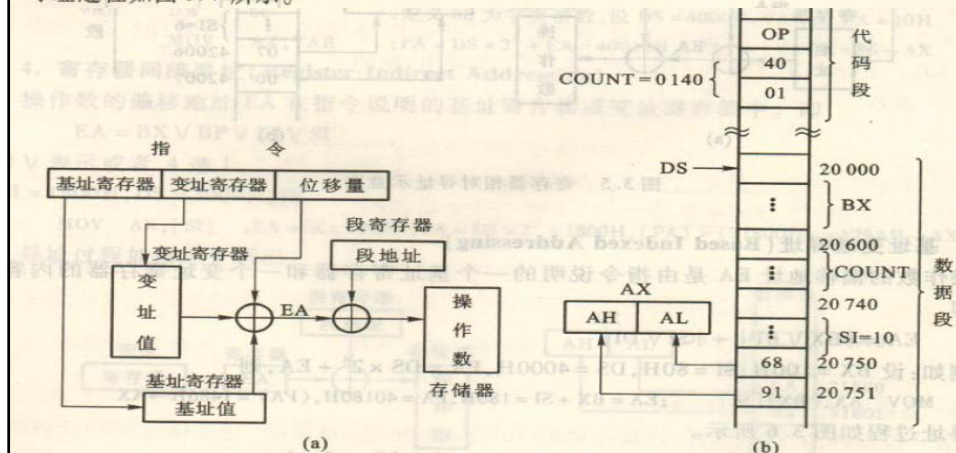
操作数的偏移地址 EA 是指令中一个 8 位或 16 位位移量 ($DISP_{8,16}$) 加上基址寄存器和变址寄存器的内容之和。即

$$EA = \{BX \vee BP\} + \{SI \vee DI\} + \{DISP_{8,16}\}$$

例如：设 $COUNT = 0140H$, $BX = 600H$, $SI = 10H$, $DS = 2000H$, $PA = DS \times 2^4 + EA$, 则

$MOV\ AX, COUNT[BX][SI]$; $EA = COUNT + BX + SI = 0750H$, $(PA) = (20750H) = 9168H \rightarrow AX$

寻址过程如图 3.7 所示。



- 寻址方式小结:
- 若 $BX=0158H$, $DI=10A5H$, 位移量 $DISP=1857H$, 数据段寄存器 $DS=2100H$, 则这些量形成 EA 和 PA 及各种不同寻址方式如下:
- 直接寻址: $EA=DISP=1857H$
 $PA=DS \times 2^4 + EA = 21000H + 1857H = 22B57H$
 - 寄存器寻址: 没有 EA , 数据在说明的寄存器。
 - 寄存器间接寻址: 假定采用 BX , 则:
 $EA=BX=0158H$. $PA=DS \times 2^4 + EA = 21000H + 0158H = 21158H$
 - 寄存器相对寻址: 假定采用 BX , 则:
 $EA=BX + DISP = 0158H + 1857H = 1CAFH$
 $PA=21000H + 1CAFH = 22CAFH$
 - 基址变址寻址: 若采用 BX 和 DI , 则:
 $EA=0158H + 10A5H = 11FDH$. $PA=21000H + 11FDH = 221FDH$
 - 相对基址变址寻址: 采用 BX 和 DI , 则:
 $EA=0158H + 10A5H + 1857H = 2D54H$
 $PA=21000H + 2D54H = 23D54H$



XU Aiping

计算机学院

3.1.3 数据寻址与数据结构的关系

- 多种寻址方式能方便、灵活的存取操作数, 支持高级语言的某些数据结构。
- 1. 简单变量寻址
 - 2. 数组或表格数据的寻址
 - 3. 记录型数组的寻址



XU Aiping

计算机学院

1. 简单变量寻址

存取简单变量有时使用直接寻址方式, 如果变量有基本地址就将基本地址->**BX \ / SI \ / DI**, 则存取某个变量 $EA = BX \ \backslash / \ SI \ \backslash / \ DI$



XU Aiping

计算机学院

2. 数组或表格数据的寻址

表格数据的存取也可当作是数组的存取, 均可用寄存器间接、寄存器相对、基址变址和相对基址变址等寻址方式。

- (1) 存取基本数组: 数组的基本地址->**BX**, 某个元素到数组基本地址的距离->**SI \ / DI**, 则:

$$EA = BX + \{ SI \ \backslash / \ DI \}$$

或者位移量**DISP**=数组开始地址, **BX \ / SI \ / DI** = 数组元素到数组开始地址的距离, 则:

$$EA = BX + \{ SI \ \backslash / \ DI \} + DISP$$



XU Aiping

计算机学院

2. 数组或表格数据的寻址（续）

- (2) 对于赋值语句 $A(i) = B(j)$ 应指出两个变址寄存器。如对应元素 a_i 可使用 DI ; 对应元素 b_j 用 SI , 则两组元素的地址分别为:

$$EA = SI + DISP$$

$$EA = DI + DISP$$

- (3) 存取二维数组 $A(i, j)$: 数组起始地址 $\rightarrow BX$, BX 兼行元素相对数组起始地址变址, 而列元素又相对行元素的变址量 $\rightarrow SI \setminus DI$, 则存取某个元素应有:

$$EA = \{BX + SI\} \setminus \{BX + DI\}$$

- 若 $DISP$ = 数组元素的起始地址, BX = 行元素变址量, SI 或 DI = 列元素相对行元素的变址, 则存取某个元素应有:

$$EA = BX + \{SI \setminus DI\} + DISP$$



XU Aiping

计算机学院

3. 记录型数组的寻址

- 数组和记录结合使用。设雇员的记录有四个数据项(雇员、保险号、雇龄和工资), 由多个雇员的记录组成一个数组, 则任一雇员记录项地址的形式描述为 $F = f(M, I, J)$

其中, F 为数组记录项的地址, M 为数组的基本地址, I 为数组的元素(记录), J 为元素的数据项, f 则表示记录型数组。对此, 存取任一记录中的数据项(如雇龄项)的操作数寻址对应描述为: 偏移地址 = $f(\text{基址}, \text{变址}, \text{位移})$



XU Aiping

计算机学院

3.记录型数组的寻址（续）

- 假定基址指针再**BX**,与数组元素相一致的变址值在**SI**,记录中项的位置用**DISP**表示,则

$$EA = BX + SI + DISP。$$

➤ 4.堆栈数据结构寻址

- 堆栈采用以**BP**为基址指针的寻址,方便数据结构相同而参数不同的数据存取。当存取堆栈中的简单变量时

$$EA = BP + DISP$$

若存取堆栈中的数据和记录,则

$$EA = BP + \{SI \setminus DI\} + DISP$$



XU Aiping

计算机学院

3.1.4 程序转移寻址

- 寻址方式对多数指令而言,是要计算出操作数的地址,但是也由少数指令是为了形成程序转移的地址(如无条件转移指令**JMP**、调用指令**CALL**等)。
- 程序正常顺序执行时,每取出一条指令执行**IP+n->IP**,其中**n**为取出指令的字节数;然后形成下一条指令的地址:
 $PA = CS * 2^4 + IP$
- 但是如果程序发生转移时,需要计算出转移偏移地址**EA**并修改**IP**,有时还需要修改**CS**的值。这种情况操作的对象是一个地址,地址的内容是要取出的指令,而不是上述讲到的操作数,因此称之为**程序转移寻址**。



XU Aiping

计算机学院

程序转移方式：

- **段内转移**是指程序在同一段代码内,仅改变IP的值而不改变CS的值所发生的转移。
- 而**段间转移**是程序要从一个代码段转移到另一个代码段,则不仅改变IP的值,同时也要改变CS的值。
- 无论是段内还是段间发生的转移都有直接和间接的形式,因此程序转移有四种寻址。

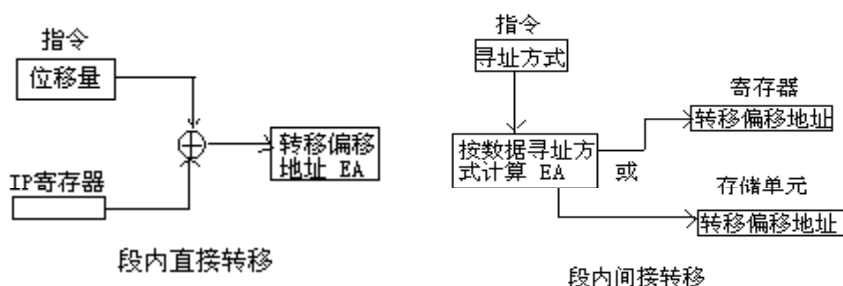


XU Aiping

计算机学院

段内转移图示

- 段内直接转移和间接转移寻址如下图：



段内转移过程

➤ 1.段内直接寻址(Intrasegment Direct Addressing)

转移偏移地址EA是指令中8位或16位位移量($DISP_{8,16}$)与指令指针IP当前内容之和。即:

$$EA = IP + DISP_{8,16} \rightarrow IP$$

JMP NLAB ;近跳转	JMP SHORT SLAB ;短跳转	JE SLAB ;短跳转
⋮	⋮	⋮
NLAB:ADD AX,BX	SLAB:MOV DX,CX	SLAB:INC SI

3字节 (偏移量16位)

2字节 (偏移量8位)

2字节 (偏移量8位)



XU Aiping

计算机学院

- 例1. 已知JMP L1指令放在2000H的偏移地址中, L1标号的地址为1005H, 求该指令的转移偏移量?
- 解: 该指令为长转移指令, 转移偏移量为16位补码, 指令本身为3字节指令。
- 所以: $2000H + 3 + \text{转移偏移量} = 1005H$
- 则: 转移偏移量 = $1005H - 2003H = 1005H + DFFDH = F002$ (-OFFEH)
- 即: 向上转移
-
- 例2. 已知JZ L1指令放在2000H的偏移地址中, L1标号的地址为2005H, 求该指令的转移偏移量?
- 解: 该指令为短转移指令, 转移偏移量为8位补码, 指令本身为2字节指令。
- 所以: $2000H + 2 + \text{转移偏移量} = 2005H$
- 则: 转移偏移量 = $2005H - 2002H = 03H$ 向下转移。

段内转移过程

➤ 2.段内间接寻址(Intrasegment Indirect Addressing)

转移偏移地址 **EA** 如果指定的是**16位**的寄存器,则将寄存器的内容->**IP**。如果指定的是存储器中的一个字,则将该存储单元的内容->**IP**, 例如:

```
JMP BX ; EA = BX, EA → IP
或 JMP NLAB[BX] ; EA = NLAB + BX, (EA) → IP
或 JMP WORD PTR NLAB[BX] ; EA = NLAB + BX, (EA) → IP, WORD PTR
```

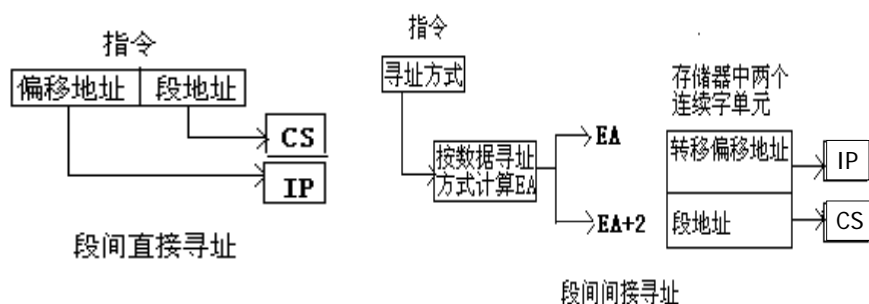


XU Aiping

计算机学院

段间转移图示

➤ 程序段间的直接或间接转移如下图:



XU Aiping

计算机学院

段间转移过程

- 1.段间直接寻址(Intersegment Direct Addressing)
- 用指令中直接提供的转移偏移地址EA->IP,指令同时直接提供的转移段地址->CS, 实现从一个代码段转移到另一个代码段。
- 例如: **CALL FAR PTR NEXTLAB;**



XU Aiping

计算机学院

- 2.段间间接寻址(Intersegment Indirect Addressing)
- 根据存储器的数据寻址方式获得EA,再将EA双字单元第一个字的内容作为转移偏移地址->IP,EA双字单元第二个字的内容作为转移段地址->CS,然后CS+IP形成指令的实际转移地址。

例如:

JMP FAR PTR [BX] ; EA = BX, (EA) → IP, (EA + 2) → CS

CALL DWORD PTR [BX] ; DWORD PTR 说明其后的地址单元是一个双字,其余同上

注意:段内、段间的存储器的数据寻址获得 EA 后,还要加上合适段寄存器的内容,形成存储器的地址。转移地址 PA = CS 与 IP 的新内容之和。程序转移的四种寻址均适用指令 JMP 与 CALL。

为了说明间接转移怎样同一些数据寻址方式结合操作,假设 BX = 1256H, SI = 528FH, DISP = 20A1H, DS 的内容已知,则

用寄存器相对寻址(BX 寄存器),转移偏移地址 $IP = (1256H + 20A1H + DS \times 2^4)$;

用 BX 和 SI 作为基址变址寻址,转移偏移地址 $IP = (1256H + 528FH + DS \times 2^4)$ 。



XU Aiping

计算机学院

- 设 $(DS) = 2000H$, $(CS) = 1000H$, $(BX) = 1256H$, $(SI) = 528EH$, $TABLE$ 的 $EA = 20A1H$, $(232F7H) = 3280H$, $(264E4H) = 2450H$, $(264E6H) = 3000H$, 求以下指令执行后的转移地址。
- (1) **JMP BX**
- (2) **JMP WORD PTR TABLE[BX]**
- (3) **JMP DWORD PTR [BX][SI]**
- 解: (1) **JMP BX** 执行后 $(BX) \rightarrow IP$, 所以转移地址 = $1000: 1256H$
- $PA = 10000H + 1256H = 11256H$
- (2) 有效地址的 $EA = TABLE + BX = 20A1H + 1256H = 32F7H$
- $PA = 20000H + 32F7H = 232F7H$
- **JMP WORD PTR TABLE[BX]** 执行后, $(232F7H) = 3280H \rightarrow IP$
- 所以转移地址 = $1000 (CS) : 3280H = 13280H$



XU Aiping

计算机学院

- 设 $(DS) = 2000H$, $(CS) = 1000H$, $(BX) = 1256H$, $(SI) = 528EH$, $TABLE$ 的 $EA = 20A1H$, $(232F7H) = 3280H$, $(264E4H) = 2450H$, $(264E6H) = 3000H$, 求以下指令执行后的转移地址。
- (3) **JMP DWORD PTR [BX][SI]**
- 解: (3) 有效地址的 $EA = BX + SI = 1256H + 0528E$
- $= 64E4H$
- $PA = 20000H + 64E4H = 264E4H$
- **JMP DWORD PTR [BX][SI]** 执行后,
- $(264E4H) \rightarrow IP = 2450H$, $(264E6H) \rightarrow CS = 3000H$
- 所以转移地址 = $3000: 2450H = 32450H$



XU Aiping

计算机学院

3.2* 实方式32位指令地址

- 实地址方式32位指令寻址，指在32位的PC机上使用16位的存储机制，执行32位的非保护方式及非虚拟方式的指令，达到直接存取32位寄存器和32位存储器操作数的目的。



XU Aiping

计算机学院

3.2.1 数据与地址类型

- 32位CPU可以处理的数据类型有字节、字、双字,也可访问字节地址、字地址、双字地。支持带符号或无符号的8位、16位、32位的整数和压缩BCD或非压缩BCD的数。

实方式的近程指针:16位的段内偏移值,用于段内数据访问或段内转移;远程指针:32位的指针,由一个16位段值和一个16位的偏移值组成,用于段间数据访问或段间转移

32位的CPU使用32位地址线,其物理存储器最大可达 2^{32} 字节。但是在实地址方式存储组织方式与16位机类似。

- 实方式地址类型既支持32位和16位的操作数,也支持位和32位的实方式寻址方式。



XU Aiping

计算机学院

3.2.2 32位的指令寻址方式

- 偏移地址EA
- $EA = \{\text{基址}\} + \{\text{变址}\} \times \{\text{比例因子}\} + \{\text{位移量}\}$
- 基址寄存器可以是任意一个32位通用寄存器。
- 变址寄存器是指除了堆栈指针ESP以外的7个通用寄存器。
- 比例因子是1、2、4、8可以分别用于字节、字、双字、四字的变址。
- 常数位移量可以指8位或32位。



XU Aiping

计算机学院

32位的寻址方式图示

$$\begin{Bmatrix} \text{无} \\ EAX \\ ECX \\ EBX \\ ESP \\ EBP \\ ESI \\ EDI \end{Bmatrix} + \begin{Bmatrix} \text{无} \\ EAX \\ ECX \\ EDX \\ EBX \\ \text{无ESP} \\ ESI \\ EDI \end{Bmatrix} * \begin{Bmatrix} 1 \\ 2 \\ 4 \\ 8 \end{Bmatrix} + \begin{Bmatrix} \text{无} \\ 8\text{位} \\ 32\text{位} \end{Bmatrix}$$

- 如果使用ESP、EBP为基址寄存器，则SS是默认的段寄存器，也可用CS、DS、ES、FS、GS来替换SS；
- 使用EAX、EBX、ECX、EDX、ESI、EDI为基址寄存器，则DS是默认的段寄存器，同样也能用CS、SS、ES、FS、GS来替换DS



XU Aiping

计算机学院

32位的指令寻址方式示例：

- **MOV AX ,DS:[BP]**
- **MOV FS:[EBP],ECX**; DS、FS分别替换了缺省段SS



XU Aiping

计算机学院

32位的指令寻址方式示例（续）

- 为了取得指令代码，只能用**CS**；**PUSH**、**POP**等指令与堆栈有关，也只能用**SS**。此外，在指令代码32位的程序堆栈操作时，要确保**ESP/SP**的内容（地址）总是为4的倍数。
- 例如：
- **PUSH 12345678H**
- **;ESP/SP-4->ESP/SP,12345678->[ESP/SP]**

POP EAX

; ([ESP/SP])->EAX, ESP/SP+4-> ESP/SP



XU Aiping

计算机学院



3.2.3 实地址32位指令寻址

- 32位的指令寻址包括数据寻址和程序转移寻址。一般寻址的基本概念与16位汇编寻址概念相似，特殊的寻址方式如下叙述：



XU Aiping

计算机学院



1、非存储器的数据寻址方式示例

- (1) 立即寻址
- **MOV EAX,19461201H; 19461201H->EAX**
与16位寻址相似。
- (2) 寄存器寻址
- **MOV EAX,ECX ;ECX->EAX**
与16位寻址相似



XU Aiping

计算机学院

2、 存储器的数据寻址方式示例

- (1) 直接寻址
- **MOV EAX,[4612H] ;EA=4612,(EA)->EAX**
与16位寻址相似。
- (2) 寄存器间接寻址
- **MOV [ECX],EDX ;[ECX]间接指示存放操作数EA**
中, EA=ECX, EDX->EA, 与16位寻址相似。



XU Aiping

计算机学院

存储器的数据寻址方式示例（续）

- (3) 寄存器相对寻址
- **MOV ECX,[EAX+24] ; EA=EAX+24,(EA)->ECX**
- (4) 基址变址寻址
- **MOV EAX,[EBX][ESI] ; EA=EBX+ESI,(EA)->EAX**
- (5) 相对基址变址寻址
- **SUB EAX,[EBX+ESI+OFF0H]**
;EA=EBX+ESI+OFF0H,EAX-(EA)->EAX



XU Aiping

计算机学院

存储器的数据寻址方式示例 (续)

(6) 带比例因子的变址

➤ **MOV ECX,[ESI*4]**
;EA=ESI×4,(EA)->ECX

(7) 基址与带比例因子的变址寻址

➤ **MOV ECX,[EAX][EDX*8]**
;EA=EAX+EDX×8,(EA)->ECX

(8) 基址与带位移量及比例因子的变址寻址

➤ **MOV EAX,LTAB[EDI*4][EBP+80]**
;EA=LTAB+EDI×4+EBP+80,(EA)->EAX



XU Aiping

计算机学院

3. 程序转移寻址方式

➤ 有相对EIP的段内直接寻址，段内间接寻址、段间直接寻址和段间间接寻址。

➤ 4. 前缀代码66H或67H（不看）



XU Aiping

计算机学院



3.3 实方式指令系统

- 指令系统是一台机器所有指令的集合。

Pentium系列机指令系统庞大、类型多样,约有**300**多条指令,其中包括基本指令**100**多条。具有支持多进程、多任务、虚拟存储器和多媒体等功能的**32**位指令。

*XU Aiping*

计算机学院



3.3.1 常用指令类型集

- 1. 数据传送类指令
- 2. 算术运算类指令
- 3. 逻辑和移位操作类指令
- 4. 串操作与重复前缀类指令
- 5. 控制转移类指令
- 6. 处理机控制类指令
- 7. 其它指令

*XU Aiping*

计算机学院

P61 注意:

- OPD表示目的操作数; OPS表示源操作数; (OPS)表示OPS的内容; (OPD)表示OPD的内容; ->表示传送; R表示通用寄存器; Sr表示段寄存器; M表示主存储器;
- XXXX:XXXX 表示组合号, “:”表示其前后组成一个数; L表示操作数的长度; d表示立即数; B/W/D表示字节或字或双字。



XU Aiping

计算机学院

3.3.2 数据传送类指令

1. 传送指令MOV

语句格式: MOV OPD, OPS

- 功能: 将源操作数传送入目的地址, 源地址内容不变。即 (OPS) → OPD。
- 下图描述了MOV指令在传送数据时允许传送的路径及类型。



XU Aiping

计算机学院

注意:

- (1) OPD, OPS必须同时是8/16/32位, 否则会产生操作数类型不匹配的错误. 如: **MOV AX, BL** 是错的
- (2) OPS可以是R/M/Sr/d, OPD只能是R/M/Sr(除CS外).
- . 如: **MOV 2000H, AX** 是错的
- (3) 例外: OPD和OPS不能同时为M, 也不能同时为Sr; 不能将d->Sr. **MOV DS, ES** 是错的
- 如: **MOV [SI], [BX]** 、 **MOV DS, 2000H** 是错的
- (4) 指令执行后不影响FLAGS的标志位的状态.



XU Aiping

计算机学院

示例: 存储器与寄存器间数据传送。

- | | |
|---------------------|---------------|
| ➤ MOV AL, BH ; | MOV DS, AX |
| ➤ MOV BX, DI ; | MOV EAX, 1975 |
| ➤ MOV AX, BUF[SI] ; | MOV AX, ES |
| ➤ MOV AX, 8 ; | MOV AH, 'B' |
| ➤ MOV CX, 'A8' ; | MOV BUF, CX |



XU Aiping

计算机学院

2. MOVSX和MOVZX指令

➤ 格式: **MOVSX OPD, OPS**

MOVZX OPD, OPS

➤ 它们将OPS的内容->OPD,但是对于OPD左边空缺的位, **MOVSX**全部用OPS的符号填充(作符号延伸),可以对有符号的数进行符号扩展;而**MOVZX**是全部以零(0)填充,可对无符号数进行0扩展.



XU Aiping

计算机学院

例3.2

➤ **MOV CL, 88H**

MOVZX AX, CL ;AX = 0088H

MOVSX BX, CL ;BX = FF88H

➤ 另外也可如下书写指令:

➤ **MOVSX CX, BL** **MOVSX EAX, BUF**

➤ **MOVZX AX, CL** **MOVSX EBX, AL**

➤ **MOVZX ESI, BUF** **MOVZX EDX, DI**



XU Aiping

计算机学院

3. 数据交换指令XCHG

- 语句格式: **XCHG OPD, OPS**
- 功能: 将源地址与目的地址中的内容互换。即 **(OPD) → OPS, (OPS) → OPD**。
- 寄存器与存储器之间数据交换。
- 例3.3 设 **ECX=39A5F034H, EDX=B218CD52H**, 执行 **XCHG ECX, EDX**
; **EDX=39A5F034H, ECX=B218CD52H**



XU Aiping

计算机学院

4. 堆栈操作指令

(1) 进栈指令PUSH

- 语句格式:
PUSH OPS ; W/D, R/Sr/M/d
- 功能: 将寄存器、段寄存器、立即数或存储器中的一个字数据压入堆栈顶部, 指令视操作数长度为字(2字节)或双字(4字节)和地址为16位/32位, 先将**SP/ESP - 2/4**→**SP/ESP**, 后将**OPS**→**[SP]/[ESP]**。



XU Aiping

计算机学院

(2) 出栈指令POP

- 语句格式: POP OPD ; W/D, R/Sr/M/d
- 功能: 视OPD长度为字或双字, 先将当前SP/ESP指向的内容→OPD, 后将SP/ESP+2/4→SP/ESP。
- 从POP指令功能可看出, 该指令为PUSH指令的逆过程, 一般成对使用。



XU Aiping

计算机学院

- 例 3.4 SP/ESP=100H, 执行下列指令后SP/ESP=?, EAX=?
- PUSH AX
- PUSH 20020418H
- POP EAX ; EAX=20020418H
- POP BX ; BX=原AX ; SP/ESP=100H



XU Aiping

计算机学院

5. PUSHA/PUSHAD 和 POPA/POPAD 指令

格式: PUSHA ; 压入 8 个字通用寄存器。临时单元为 TEMP, 块的大小 $= 2 \times 8 = 16$ 字节
 ; TEMP = SP/ESP, SP/ESP - 16 \rightarrow SP/ESP
 ; 依次将 AX, CX, DX, BX, TEMP, BP, SI, DI \rightarrow [SP/ESP]
 POPA ; 弹出到 8 个 16 位通用寄存器
 ; ([SP])/([ESP]) 依次 \rightarrow DI, SI, BP, TEMP, BX, DX, CX, AX (SP/ESP 除外) SP/ESP + 16 \rightarrow SP/ESP
 PUSHAD ; 压入 8 个双字通用寄存器。块的大小 $= 4 \times 8 = 32$ 字节
 ; TEMP = SP/ESP, SP/ESP - 32 \rightarrow SP/ESP
 ; 依次将 EAX, ECX, EDX, EBX, TEMP, EBP, ESI, EDI \rightarrow [SP]/[ESP]
 POPAD ; 弹出到 8 个 32 位通用寄存器
 ; ([SP]/[ESP]) 依次 \rightarrow EDI, ESI, EBP, TEMP, EBX, EDX, ECX, EAX (SP/ESP 除外) SP/ESP + 4 \times 8 \rightarrow SP/ESP
 PUSHAD 和 POPAD 常成对使用, 操作不影响标志位。

6. 地址传送指令

➤ (1) 传送偏移地址指令 LEA

➤ 语句格式:

LEA OPD, OPS ; OPS 的 EA \rightarrow OPD

; OPD 是 16/32 位的 R, OPS 或 M

➤ 功能: 主存按源地址的寻址方式计算偏移地址, 将偏移地址送入指定寄存器。

➤ 例3. 5 设BUF的偏移地址为120H, BX=0A00H, SI=0010H, 则执行指令:

➤ LEA DI, BUF ; EA=BUF的偏移地址=120H→DI

➤ LEA DX, [BX][SI] ; EA=BX+SI=0A00H+0010H=0A10H→DX

➤

➤ 例3. 6 若EBX=00000034H, ESI=00000052H, DOLLAR=08H, 执行指令:

➤ LEA ECX, [EBX][4*ESI]DOLLAR

➤ 则: $ECX = EA = 34H + 52H \times 4 + 8H = 34H + 148H + 8 = 184H$



XU Aiping

计算机学院

7. LDS/LES/LFS/LGS/LSS指令

➤ 语句格式:

LDS/LES/LFS/LGS/LSS OPD, OPS ;EA = OPS

➤ 功能: 地址传送LDS等指令中, OPD为R(16位), OPS为M(32位).

操作对FLAGS无影响, 执行后结果为:

(EA)→R ;取偏移地址

(EA+2)→ DS/ES/FS/GS/SS ; 取段地址



XU Aiping

计算机学院

- 例3. 7 设变量BUF的段地址=0CA0H, 偏移地址=0100H
- `BUF DW 1, 2, 3, 4` ; 定义4个字操作数
- `D32_BUF DD BUF` ;
- `LDS SI, D32_BUF` ;
- `EA=0108H,`
`(EA)=(0108H)=0100H→SI`
- `(EA+2)=0CA0H→DS`

BUF (0100)	01
0101h	00
0102h	02
0103h	00
0104h	03
0105h	00
0106h	04
0107h	00
D32_BUF 0108H	00
	01
	A0
	0C



XU Aiping

计算机学院

➤ 8.LAHF和SAHF指令

格式: LAHF ;取标志, FLAGS低8位依次→AH

SAHF 存标志,AH依次→ FLAGS低8位

例3.8

LAHF FLAGS低8位→AH

OR AH,01000000; 逻辑或,将对应ZF的AH位置“1”

SAHF ; ZF=1,其余标志不变

➤ 9. PUSHF/POPF指令

格式: PUSHF; FLAGS→堆栈

POPF; 从当前堆栈→FLAGS

指令直接对16位标志寄存器FLAGS操作,操作过程分别类似于PUSH和POP。

10. PUSHFD/ POPFD指令

格式: PUSHFD; SP/ESP-4→SP/ESP,32位 EFLAGS→SP/ESP

POPFD;([SP/ESP])→EFLAGS,SP/ESP+4→SP/ESP

PUSHFD与 POPFD操作相反,它们都对堆栈进行双字操作。



XU Aiping

计算机学院

3.3.3 逻辑运算和位操作类指令

- 1. 求反指令NOT
- 2. 逻辑乘指令AND
- 3. 测试指令TEST
- 4. 逻辑加指令OR
- 5. 按位加指令XOR



XU Aiping

计算机学院

1. 求反指令NOT

- 语句格式: NOT OPD
- 功能: 将目的地址中的内容逐位取反后送入目的地址。

即 (OPD) 求反 \rightarrow OPD

【例】逻辑非运算。

MOV AX, 878AH; (AX) = 878AH

NOT AX ; (AX) = 7875H



XU Aiping

计算机学院

2. 逻辑乘指令AND

➤ 语句格式: AND OPD, OPS

➤ 功能: 将目的操作数和源操作数进行逻辑乘运算, 结果存目的地址。

即 $(OPD) \wedge (OPS) \rightarrow OPD$ 。

该指令用于清除目的操作数中与源操作数置0的对应位。说明: 逻辑乘的运算法则为: $1 \wedge 1=1$, $1 \wedge 0=0$, $0 \wedge 1=0$, $0 \wedge 0=0$

【例】将AL中第3位和第7位清零。

```
MOV    AL, 0FFH      MOV    AX, 0F0F0H
AND     AL, 77H       AND     AX, 1234H
;AL=77H              ;AX=1030H
```



XU Aiping

计算机学院

3. 测试指令TEST

➤ 语句格式: TEST OPD, OPS

功能: 源地址和目的地址的内容执行按位的逻辑乘运算, 结果不送入目的地址。

即 $(OPD) \wedge (OPS)$ 。

【例】测试AX中的第12位是否为0, 为0则转L。

```
TEST    AX, 1000H
JZ      L
```

测试AX中的低4位是否为0, 不为0则转L。

```
TEST    AX, 000FH
JNZ     L
```



XU Aiping

计算机学院

4. 逻辑加指令OR

➤ 语句格式: OR OPD, OPS

功能: 将目的操作数和源操作数进行逻辑加运算, 结果存目的地址。

即 $(OPD) \vee (OPS) \rightarrow OPD$ 。

说明: 逻辑加的运算法则为: $1 \vee 1=1$, $1 \vee 0=1$, $0 \vee 1=1$, $0 \vee 0=0$ 。

【例】将AL寄存器中第3位和第7位置1。

```
MOV AL, 0
```

```
OR AL, 88H ;AL=88H
```



XU Aiping

计算机学院

5. 按位加指令XOR

➤ 语句格式: XOR OPD, OPS

功能: 目的操作数与源操作数做按位加运算, 结果送入目的地址。

即 $(OPD) \oplus (OPS) \rightarrow OPD$ 。

说明: 按位加的运算法则为: $1 \oplus 1=0$, $1 \oplus 0=1$, $0 \oplus 1=1$, $0 \oplus 0=0$ 。

【例】按位加运算。

```
MOV AL, 45H ; (AL) =45H
```

```
XOR AL, 31H ; (AL) =74H
```



XU Aiping

计算机学院

XOR指令可以将某些位求反

【例】将AL寄存器中低4位求反。

```
MOV AL, 05H
```

```
XOR AL, 0FH ;AL=0AH
```

```
XOR AX, AX ; AX=0, CF=0, ZF=1
```



XU Aiping

计算机学院

例 3.9

```
AND AX, 0FFF8H ;AX ∧ 0FFF8H → AX, 将 AX 低 3 位置 0, 高 13 位不变
```

```
OR BX, 3 ;BX ∨ 03H → BX, BX 低 2 位置 1, 其余位保持不变
```

```
XOR EAX, EAX ;0 → EAX
```

```
NOT M_BYTE ;若 (M_BYTE) = 7FFFH, 则指令执行后 (M_BYTE) = 8000H
```

例 3.10 测试 AL 中的位 7 和位 1 均为 1, 转标号 EXIT。

```
MOV AL, 11100111B ;B 表示二进制数的后缀
```

```
NOT AL ;将要测试的操作数求反, AL = 00011000B
```

```
TEST AL, 10000010B ;AL ∧ 10000010B, 结果为 0, ZF = 1
```

```
JZ EXIT ;ZF = 1, 被测位均 1, 转向 EXIT
```



XU Aiping

计算机学院

2. 一般移位指令

➤ 移位指令包括算术移位指令、逻辑移位指令和循环移位指令，分别进行左移和右移操作。这些指令均有统一的语句格式：

SAL/SHL OPD, OPS ;左移

SAR OPD, OPS ;算术右移

SHR OPD, OPS ;逻辑右移

其中, OPD是8/16/32位的R/M; OPS是计数值(即移位次数), 有三种情形: OPS即可是8位的立即数或CL的内容(移位前次数→CL)。

其功能为将目的操作数的所有位按操作符规定的方式移动1位或按寄存器CL规定的次数(0~255)移动, 结果送入目的地址。目的操作数是8位(或16位)的寄存器数据或存储器数据。



XU Aiping

计算机学院

移位指令

- L ; 算术左移
- A
- R ; 算术右移
- S
- L ; 逻辑左移
- H
- R ; 逻辑右移



XU Aiping

计算机学院

(1) 算术左移和逻辑左移指令SAL (SHL)

语句格式: SAL OPD, 1 或 SHL OPD, 1

SAL OPD, CL 或 SHL OPD, CL

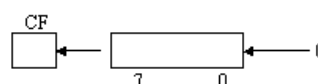
功能: 将(OPD)向左移动CL指定的次数, 最低位补入相应的0, CF的内容为最后移入位的值。

左移1位相当于乘以2

如:

MOV CL, 4

SHL AL, CL



XU Aiping

计算机学院

(2) 算术右移指令SAR

语句格式: SAR OPD, 1或SAR OPD, CL

➤ CF功能: 将(OPD)向右移动CL指定的次数且**最高位保持不变**; CF的内容为最后移入位的值。



XU Aiping

计算机学院

【例】算术右移运算

```
MOV  BH, 0F4H    ; (BH) = 0F4H      11110100
MOV  CL,  2      ; (CL) = 2          11111101  0
SAR  BH,  CL     ; (BH) = 0FDH, (CF) = 0
```

该例语句“SAR BH, CL”实际上完成了 $(BH) / 4 \rightarrow BH$ 的运算，所以，用SAR指令可以实现对**有符号数**除 2^n 的运算（n为移位次数）。

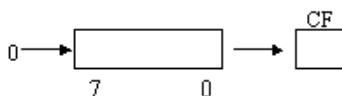


XU Aiping

计算机学院

(3) 逻辑右移指令SHR

- 语句格式：SHR OPD, 1或SHR OPD, CL
- 功能：将(OPD)向右移动CL规定的次数，**最高位补入相应个数的0**，CF的内容为最后移入位的值。
- 用SHR指令可以实现对**无符号数**除 2^n 的运算（n为移位次数）



XU Aiping

计算机学院

【例】逻辑右移运算

```
MOV  BH, 0F4H    ; (BH) = 0F4H      11110100
MOV  CL,  2      ; (CL) = 2          00111101  0
SHR  BH,  CL     ; (BH) = 3DH, (CF) = 0
```

该例语句“SHR BH, CL”实际上完成了 $(BH) / 4 \rightarrow BH$ 的运算，所以，用SHR指令可以实现对无符号数除 2^n 的运算（n为移位次数）。



XU Aiping

计算机学院

```
SAL  AX,1          ;设 AX 初值 = 8701H, 移 1 位后, AX = 0E02H, CF = 1
SHR  M_DWORD, CL   ;设 M_DWORD 单元初值 = 8701H, CL = 2, CF = 1
                        ;移位后, M_DWORD 单元的值 = 21C0H, CF = 0, CL = 2
SHL  ECX,5          ;注意:当计数值 ≥ 2 时,实方式下才可以使用。
SAR  B_BYTE[BX][SI],2
```

- AX = 1000 0111 0000 0001
- AX = 000 0111 0000 00010 = 0E02H, CF = 1
- M_DWORD = 8701H = 1000 0111 0000 0001
- M_DWORD = 00 1000 0111 0000 00 = 21C0H, CF = 0



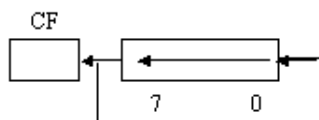
XU Aiping

计算机学院

3. 循环移位指令

(1) 循环左移指令ROL

- 语句格式：ROL OPD, 1或ROL LPD, CL
- 功能：将目的操作数的最高位与最低位连成一个环，将环中的所有位一起向左移动CL规定的次数。CF的内容为最后移入位的值。

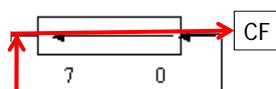


XU Aiping

计算机学院

(2) 循环右移指令ROR

- 语句格式：ROR OPD, 1或ROR OPD, CL
- 功能：将目的操作数的最高位与最低位连成一个环，将环中的所有位一起向右移动CL规定的次数，CF的内容为最后移入位的值。

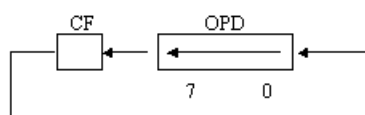


XU Aiping

计算机学院

(3) 带进位的循环左移指令RCL

- 语句格式: RCL OPD, 1 或 RCL OPD, CL
- 功能: 将目的操作数连同CF标志一起向左循环移动CL规定的次数。

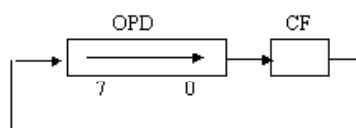


XU Aiping

计算机学院

(4) 带进位的循环右移指令RCR

- 语句格式: RCR OPD, 1 或 RCR OD, CL
- 功能: 将目的操作数连同CF标志一起向右循环移动所规定的次数。



XU Aiping

计算机学院

循环移位指令

- **L** ; 闭循环左移
- **O**
- **R** ; 闭循环右移
- **R**
- **L** ; 带进位循环左移
- **C**
- **R** ; 带进位循环右移



XU Aiping

计算机学院

示例:

```
ROL AL,1
ROR EBX,12
RCR BX,CL
```

例 3.11 将存储单元中 4 个字节的内容连续左移一位。

```
A_WORD DW 0FC85H
B_WORD DW 4321H
SHL A_WORD,1 ; A_WORD 单元内容 = 0F90AH, CF = 1
RCL B_WORD,1 ; B_WORD 单元内容 = 8643H, CF = 0
```

- 1111 1100 1000 0101
- 111 1100 1000 01010 CF=1
- 1 ← 0100 0011 0010 0001
- 0 100 0011 0010 0001 1



XU Aiping

计算机学院

p68

4. 双精度移位指令

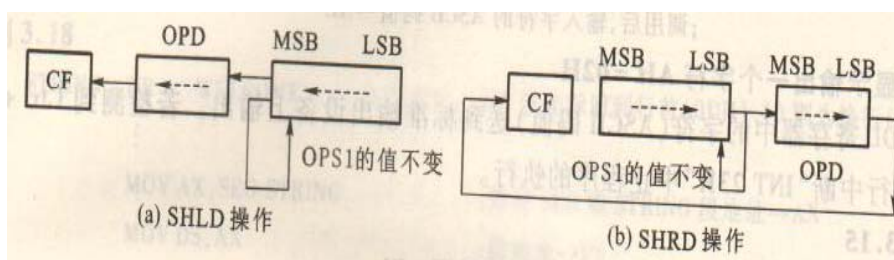
格式: SHLD OPD,OPS1,OPS2 ;双精度左移

SHRD OPD,OPS1,OPS2 ;双精度右移

双精度是指 16 位操作数长度下的 32 位精度,或者 32 位操作数长度下的 64 位精度。SHLD/SHRD 使一串指定的二进制位 OPS1 移到 OPD。其中:

OPD 是 R/M(16/32 位),OPS1 是 R,OPD 和 OPS1 的长度应一致;

OPS2 可以是 8 位立即数或 CL 的内容(移位前次数→CL),移位后 CL 值不变。



XU Aiping

计算机学院

例 3.12

CLC ;CF=0

MOV AX,0A000H

MOV CX,8006H

SHLD AX,CX,4 ;CF=0,AX=0008H,CX 不变

例 3.13

DBUF DD 19461201H

MOV EAX,19471004H

MOV CL,4

CLC

SHRD DBUF,EAX,CL ;CF=0,EAX 和 CL 不变,(DBUF)=41946120H



XU Aiping

计算机学院



➤ (1) 下列程序段执行后，**BX**寄存器中的内容是什么？

➤ **MOV CL, 3**
 ➤ **MOV BX, 0B7H**
 ➤ **ROL BX, 1**
 ➤ **ROR BX, CL ; C02DH**

➤ (2) 试写出执行下列指令后，**BX**寄存器的内容。

➤ **MOV CL, 7**
 ➤ **MOV BX, 8D16H**
 ➤ **SHR BX, CL ; 011AH**



XU Aiping

计算机学院

3.4 字符设备I/O功能调用

➤ 本节主要介绍**DOS**子程序调用方式、键盘输入、屏幕显示和打印机输出的**DOS**系统功能调用。

3.4.1 DOS子程序调用方式

- 调用之前：设置子程序的入口参数。
- 调用请求：执行“**INT 21H**”软中断指令调用。
- 调用之后：可能有出口参数，也可能无出口参数。如果有出口参数，可根据程序需要，判断本次调用是否成功或者分析执行情况。



XU Aiping

计算机学院

1 从键盘输入一个字符AH=01H

从键盘读入一个字符，送到显示器输出，并将该字符的
ASCII码值→**AL**（出口参数）；如果检测到读入的字符
是**Ctrl+Break**，则中止程序执行。

例3.14：

- **MOV AH,1**
- **INT 21H**
- 等待键入一个字符调用后，输入字符的**ASCII**码值→**AL**



XU Aiping

计算机学院

2、显示输出一个字符AH=02H

- 将**DL**寄存器中的字符（**ASCII**码值）送到标准输出设备上输出。若检测到**Ctrl+Break**，则执行中断“**INT 21H**”中止程序的执行。

➤ 例3.15

MOV DL,AL ;AL内容是字符的ASCII码→DL

MOV AH,2 ;功能号2→AH

INT 21H ;调用显示一个字符



XU Aiping

计算机学院

3. 打印机输出一个字符AH=05H

- 将要打印的字符—>DL,然后调用就可以打印输出。如果有标准打印设备不输出,可在执行时用DOS命令键Ctrl+Break进行帮助。

➤ 例3.16

MOV DL,AL ;AL的字符ASCII码->DL

MOV AH,5 ;功能号5->AH

INT 21H ;调用打印一个字符



XU Aiping

计算机学院

4、直接控制台输入AH=07H

- 输入时不回显,例如,从键盘输入一个字符,在屏幕上不显示,出口参数AL=键入的字符。可用来设置保密口令。

➤ 例3.17

PASSWORD DB 10DUP(0)

...

MOV CX,6

MOV SI,0

AGAIN: MOV AH,7

INT 21H

MOV PASSWORD[SI],AL

MOV DL,'*'

MOV AH,2

INT 21H ; 这三条在书上加一下

INC SI

LOOP AGAIN



XU Aiping

计算机学院

3.4.3 多字符输入显示输出

- 1、显示输出字符串AH=09H
- 例3.18 执行下语句后屏幕显示输出 “WELCOME!”
STRING DB ‘WELCOME!’,13,10,’\$’

...

```
MOV AX,SEG STRING
MOV DS,AX
LEA DX,STRING
MOV AH,9
INT 21H
```

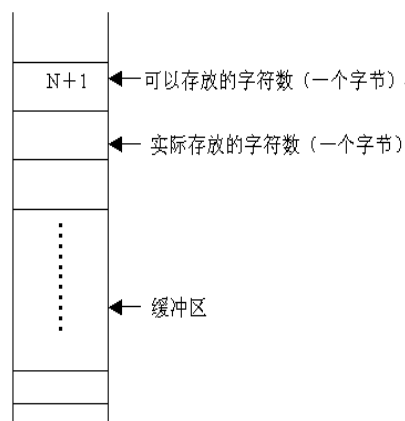


XU Aiping

计算机学院

2.缓冲区键盘输入AH=0AH

- 如果需要键入最大的字符数位N，则由“DS: DX”指向的缓冲区可分为3个字段。
- 第一个字段：定义缓冲区可存放的字符数N+1，使机器自动控制检查，若键入实际的字符数个数超过N，则响铃报警。
- 第二个字段：定义缓冲区，当键盘输入调用退出后，系统自动计数并存放实际输入的字符。
- 第三个字段：定义可存放字符的缓冲区，调用退出后，存放实际输入的字符，最后一个字节总是回车符。



XU Aiping

计算机学院

0AH调用示例

- 例3.19 编写在实地址方式（.586与USE16）下，定义一个能最多可输入20个字符到BUF缓冲区的程序。

```
.586
STACK SEGMENT USE16           ; 定义16位段
      DB 256 DUP(0)
STACK ENDS
DATAS SEGMENT USE16
N EQU 20
BUF DB N+1           ; 定义第一个字段，BUF位21
COUNT DB 0          ; 定义第二个字段
CHAR DB N+1 DUP(0)    ; 定义第三个字段
PROMPT DB 'Please input:',13,10,'$'
DATAS ENDS
```



XU Aiping

计算机学院

0AH调用示例（续）

```
CODES SEGMENT USE16
      ASSUME CS:CODES,DS:DATAS
START: MOV AX,DATAS
      MOV DS,AX
      LEA DX,prompt      ;取prompt的偏移地址->dx
      MOV AH,9
      INT 21H
      LEA DX,BUF         ;取BUF的偏移地址->dx
      MOV AH,10
      INT 21H
      MOV AH,4CH
      INT 21H
CODES ENDS
      END START
```



XU Aiping

计算机学院



上机题：

- 首先显示提示信息“Please Input: ”，然后从键盘上输入10个字符，存入keybuf缓冲区，再用9号DOS调用在屏幕上显示出来并在DEBUG下查该缓冲区的字符。



XU Aiping

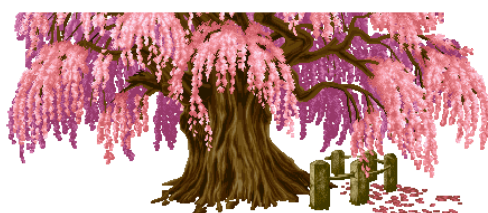
计算机学院



习题： 3.13、3.14、3.15、3.16

3.17 3.18

本章结束



XU Aiping

