

Assembly Programming

第七周 指令系统

庞彦

yanpang@gzhu.edu.cn

- 8086/8088指令概述
- 数据传送指令
- 算术指令
- 逻辑指令
- 串处理指令
- 处理机控制与杂项操作指令

重点关注:

- 指令的汇编格式及特点
- 指令的基本功能
- 指令的执行对标志位的影响
- 指令的特殊要求

- 8086/8088指令概述
- 数据传送指令
- 算术指令
- 逻辑指令
- 串处理指令
- 处理机控制与杂项操作指令

● 指令格式 操作码 操作数

例 ADD AL, 10H

(1) 操作码

指明CPU要执行什么样的操作。 是一条指令必不可少的部分,用助记符表示。

> 按功能 指令分六类

数据传送 算术运算 逻辑运算 串操作 控制转移 处理机控制

(2) 操作数

指明参与操作的数据或数据所在的地方。 了解操作数的来源、个数、类型、执行速度。

操作数三种来源:

- ① 操作数在指令中,称立即数操作数如 MOV AL, 9
- ② 操作数在寄存器中,称寄存器操作数 指令中给出用符号表示的寄存器名。 如 MOV AL, 9; MOV AL, BL
- ③操作数在内存单元中,称存储器操作数或内存操作数 指令中给出该内存单元的地址。用[]表示存储器操作数 如 MOV AL,[2000H]

□ 操作数个数

按指令格式中,操作数个数的多少分为四类:

无操作数: 指令只有一个操作码, 没有操作数

单操作数: 指令中给出一个操作数

双操作数: 指令中给出两个操作数

三操作数:指令中给出三个操作数

① 无操作数: 指令只有一个操作码, 没有操作数。

有两种可能:

▲ 有些操作不需要操作数。

如 HLT (暂停), NOP (无操作)等处理机控制指令。

▲ 操作数隐含在指令中。

如 STC (CF=1), CLC (CF=0)等处理机控制命令。

② 单操作数: 指令中给出一个操作数。

有两种可能:

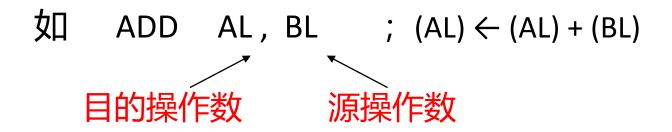
▲有些操作只需要一个操作数

如 INC AL ; $(AL) \leftarrow (AL) + 1$

▲有些操作将另一个操作数隐含在指令中

如 MUL BL ; $(AX) \leftarrow (AL) \times (BL)$

③ 双操作数: 指令中给出两个操作数。



操作后的结果通常存放在目的操作数中。

③ 三操作数: 指令中给出三个操作数。

```
如 IMUL BX, Array[100], 7 ;7*(Array[100])->BX
SHLD EBX, ECX, 16 ;双精度左移
```

目的操作数: 1, 源操作数: 2

操作后的结果通常存放在目的操作数中。

□ 操作数类型

8086/8088:

有的操作既可对字节操作,又可对字操作 有的操作只允许对字操作

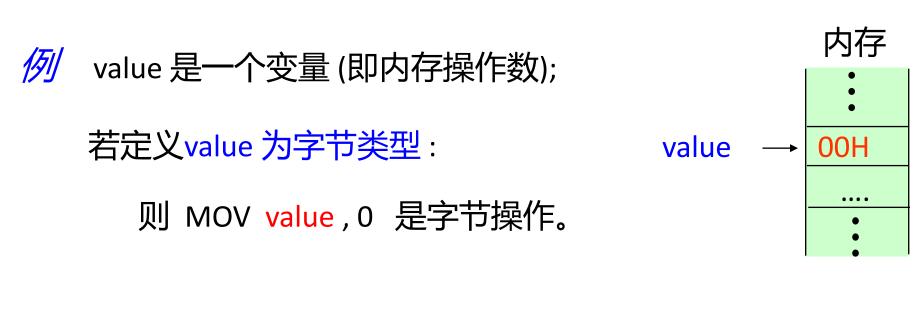
- ◆ 指令应指明参与操作的数是字节还是字,即操作数的 类型。
- ◆通常操作数的类型可由操作数本身隐含给出。
- ◆ 在特殊情况下需要指明。

① 指令中有寄存器操作数,由寄存器操作数决定类型。

例: MOV [BX], AL ;字节操作, [BX] ← AL MOV [BX], AX ;字操作, [BX] ← AL, [BX+1] ← AH

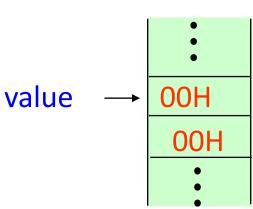
MOV BX, AL ; ? ? ?

② 指令操作数中无寄存器,则由内存操作数的类型决定。

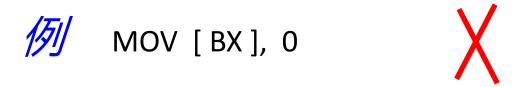


若定义value 为字类型:

则 MOV value, 0 是一个字操作。



③ 指令中无类型的依据,需对存储器操作数加类型说明。



用 PTR 属性伪操作说明类型。

```
MOV byte PTR [BX], 0
字节操作, [BX]←0
MOV word PTR [BX], 0
字操作, [BX]←0, [BX+1]←0
```

□ 执行速度

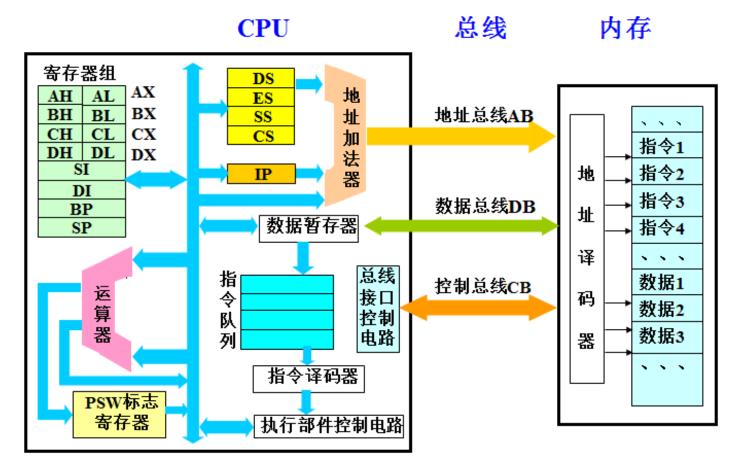
寄存器操作数 立即数操作数 存储器操作数

mov AL, BL
mov AL, 0
mov AL, [BX]

mov AL, [BX]

三条指令:

- ◆ 操作类型相同,都是传送指令
- ◆ 且目的操作数相同
- ◆ 仅源操作数不同



定长指令码格式: 立即寻址最快, 因为指令地址码即为操作数。 变长指令码格式: 因为立即寻址操作数可能很长, 取指令时可能需要 两次访存。而寄存器寻址取指令只需一次访存, 所以寄存器寻址最快。

对同一类型指令,执行速度:

寄存器操作数 立即数操作数 存储器操作数 快 慢

mov AL, BL 快mov AL, BL 快mov AL, [BX]

第4&5讲: 8086/8088的指令系统

- 8086/8088指令概述
- 数据传送指令
- 算术指令
- 逻辑指令
- 串处理指令
- 处理机控制与杂项操作指令

- 通用数据传送指令
 MOV、PUSH、POP、XCHG、XLAT
- 地址传送指令LEA、LDS、LES
- 标志寄存器传送指令LAHF、SAHF、PUSHF、POPF
- 类型转换指令CBW、CWD

• 通用数据传送指令

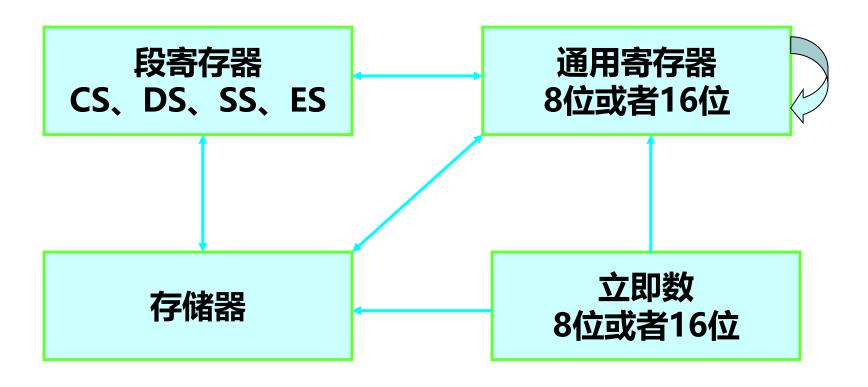
传送指令: MOV DST, SRC

执行操作: $(DST) \leftarrow (SRC)$

注意:

- * 两个操作数的数据类型要相同: MOV BL, AX (×)
- * DST、SRC 不能同时为段寄存器: MOV DS, ES (×)
- * 立即数不能直接送段寄存器: MOV DS, 2000H (×)
- * DST 不能是立即数和CS: MOV CS, AX; MOV 100H, AX (×)
- * DST、SRC 不能同时为存储器寻址: MOV VARA, VARB (×)
- * 指令指针IP,不能作为MOV指令的操作数
- * 不影响标志位

在汇编语言中,主要的数据传送方式如下图所示。虽然一条 MOV指令能实现其中大多数的数据传送方式,但也存在MOV指 令不能实现的传送方式。



进栈指令: PUSH SRC

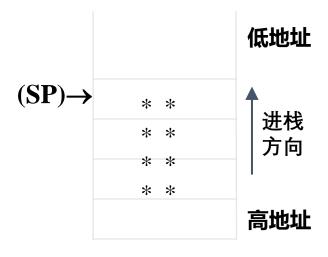
执行操作: $(SP) \leftarrow (SP) - 2$

 $((SP)+1, (SP)) \leftarrow (SRC)$

出栈指令: POP DST

执行操作: $(DST) \leftarrow ((SP)+1, (SP))$

 $(SP) \leftarrow (SP) + 2$



堆栈: '先进后出'的存储区,段地址存放在SS中, SP在任何时候都指向栈顶,进出栈后自动修改SP。

注意:

- * 堆栈操作必须以字为单位。
- * 不影响标志位
- * POP不能用立即寻址方式 POP 1234H (×)
- * POP指令DST不能是CS POP CS (×)

PUSH指令的四种格式:

POP指令的三种格式:

PUSH reg (寄存器)

POP reg

PUSH mem (存储器)

POP mem

PUSH segreg (段寄存器)

POP segreg (no CS)

例:

错误:

PUSH temp

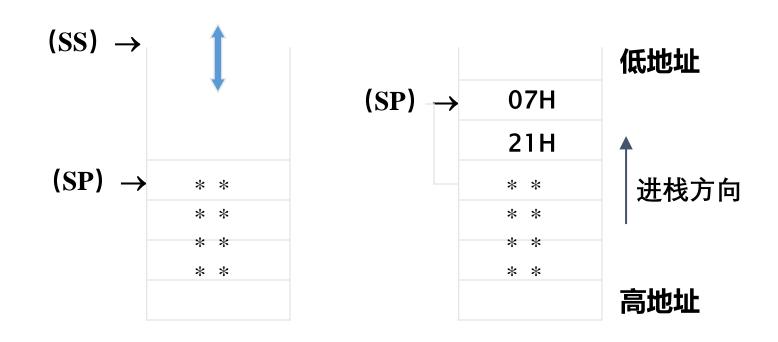
PUSH data (立即数)

•••

POP data (立即数)

POP AX POP BX

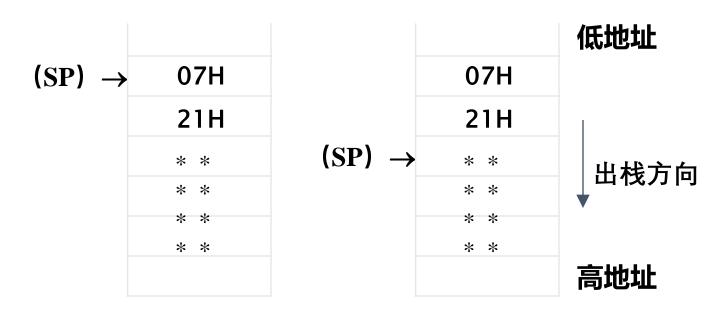
例: 假设 (AX) = 2107 H, 执行 PUSH AX



PUSH AX 执行前

PUSH AX 执行后

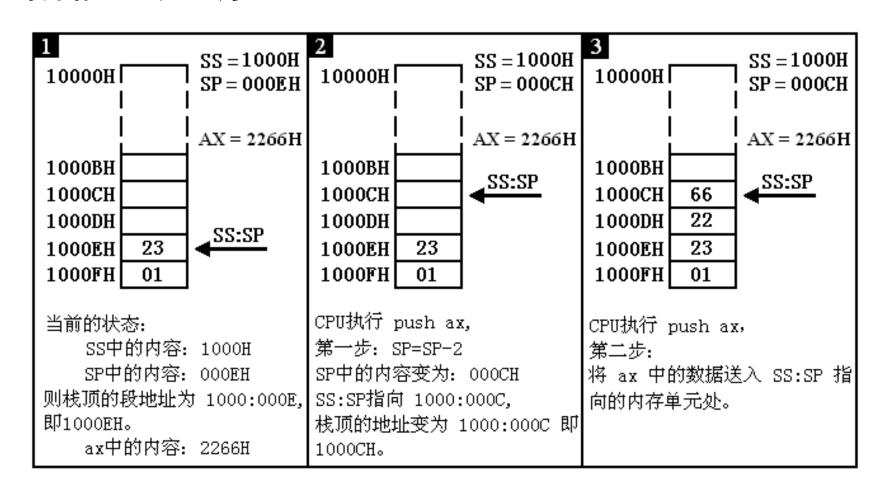
例: POP BX



POP BX 执行前

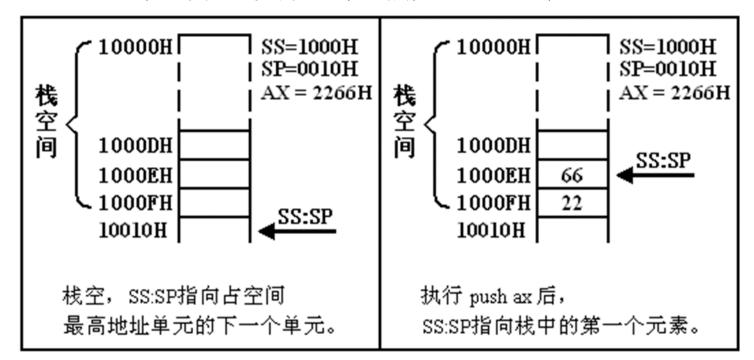
POP BX 执行后
(BX) = 2107H

例: 开辟一个16字节的堆栈, 其SS=1000H, SP指向栈顶。即堆栈的内存地址范围为: 10000H-1000FH。



思考: 如果我们将10000H~1000FH 这段空间当作栈, 初始状态栈是空的, 此时, SS=1000H, SP=?

- ◆ 任意时刻, SS:SP指向栈顶, 当栈中只有一个元素的时候, SS = 1000H, SP=000EH。
- ◆ 栈为空,就相当于栈中唯一的元素出栈,出栈后, SP=SP+2,所以当栈为空的时候,SS=1000H,SP=10H。



所有寄存器进栈指令: PUSHA

指令的格式为: PUSHA

功能: 16位通用寄存器依次进栈,次序为AX、CX、DX、BX,指令执行前的SP、BP、SI、DI。指令执行后(SP)-16→(SP)仍指向栈顶。

所有寄存器出栈指令: POPA

指令的格式为: POPA

功能: 16位通用寄存器依次出栈,次序为DI、SI、BP、SP,指令执行前的BX、DX、CX、AX。指令执行后(SP)+16→(SP)仍指向栈顶

0

需要说明的是: SP出栈只是修改了指针使其后的BX能够出栈,而 堆栈中原先由PUSHA指令存入的SP的原始内容被丢弃,并未真正送到 SP寄存器中。

上述两条堆栈指令均不影响标志位。

例: 在有子程序或中断调用的程序中,若有些寄存器的内容在子程序或中断调用后还要用到,则可以用堆栈来保存。

PUSH AX

PUSH BX

PUSH CX

PUSH DX PUSHA

......;其间用到AX、BX、CX、DX POPA

POP DX ;后进先出

POP CX

POP BX

POP AX

思考: SS和SP只记录了栈顶的地址, 依靠SS和SP可以保证在入栈和出栈时找到栈顶。可是, 如何能够保证在入栈、出栈时, 栈顶不会超出栈空间?

- ◆ 当栈满的时候再使用push指令入栈,栈空的时候再使用pop指 令出栈,都将发生栈顶超界问题。
- ◆ 因为栈空间之外的空间里很可能存放了具有其他用途的数据、 代码等,这些数据、代码可能是我们自己的程序中的,也可能 是别的程序中的。
- ◆ 但是由于我们在入栈出栈时的不小心,而将这些数据、代码意外地改写,将会引发一连串的错误。
- ◆ 栈顶超界是危险的。8086CPU不保证对栈的操作不会超界。
- ◆ 这就是说,8086CPU 只知道栈顶在何处(由SS:SP指示),而不知道安排的栈空间有多大。这点就好像,CPU 只知道当前要执行的指令在何处(由CS:SP指示)而不知道读者要执行的指令有多少。

交换指令: XCHG OPR1, OPR2

执行操作: $(OPR1) \leftrightarrow (OPR2)$

注意:

- * 不影响标志位
- * 两个操作数中必须有一个是寄存器
- * 不允许使用段寄存器

例: XCHG BX,[BP+SI]

XCHG AL, BH

例 假设(AL)=2AH, (204DH)=5BH, 则:

指令XCHG AL, [204DH]

执行后: (AL)=5BH, (204DH)=2AH

换码指令: XLAT 或 XLAT OPR (OPR只是为了增加可读性, 首地址需要预先送到BX)

执行操作: (AL) ← ((BX) + (AL))

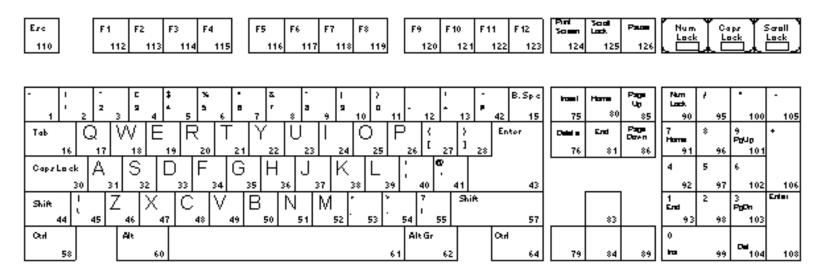
用于代码转换,例如:把字符扫描码转换成ASCII码,或者把数字0-9转换成7段数码管所需要的相应代码等。

在使用这条指令之前,应先建立一个字节表格:

表格的首地址→(BX)

需转换的代码相对于首地址的位移量 → (AL)

指令执行完后,AL中即为转换后的代码。



英式102键键盘及其扫描码

换码指令: XLAT 或 XLAT OPR

执行操作: (AL) ← ((BX) + (AL))

例: MOV BX, OFFSET TABLE; (BX)=0040H

MOV AL, 3

XLAT TABLE

指令执行后 (AL)=33H

注意:

*该指令不影响标志位

*字节表格长度不能超过256个字节

(DS)=F000H		
TABLE		
$(BX) \rightarrow$	30 H	F0040
(AL) = 3	31 H	F0041
	32 H	F0042
	33 H	F0043

• 地址传送指令

有效地址送寄存器指令: LEA REG, SRC

执行操作: (REG) ← SRC的有效地址

例: LEA BX, [BX+SI+0F62H]

若指令执行前(BX)=0400H, (SI)=003CH

则指令执行后(BX)=0400+003C+0F62=139EH

思考:

- (1) MOV BX, [BX+SI+0F62H]; 该指令与上述指令有何区别?
- (2) LEA BX, LIST

MOV BX, OFFSET LIST; 这两条指令的功能是否相同?

• 地址传送指令

指针送寄存器和DS指令: LDS REG, SRC

执行操作: (REG) ← (SRC)

(DS) \leftarrow (SRC+2)

相继二字→寄存器、DS

指针送寄存器和ES指令: LES REG, SRC

执行操作: (REG) ← (SRC)

(ES) \leftarrow (SRC+2)

相继二字→寄存器、ES

注意:

- * 不影响标志位
- * REG 不能是段寄存器
- * SRC 必须为存储器寻址方式

```
例: LDS DI, [BX]
如指令执行前 (DS) =B000H, (BX) =080AH, (B080AH) =05AEH, (B080CH) =4000H
则指令执行后 (DI) = , (DS) =
```

```
例: LDS DI, [BX]
如指令执行前 (DS) =B000H, (BX) =080AH,
(B080AH) =05AEH, (B080CH) =4000H
则指令执行后 (DI) = 05AEH, (DS) =4000H
```

Q&A



