# 8086 Assembly

# CH<sub>0</sub> Other

- 4.5 画图说明下列语句所分配的存储空间及初始化的数据值。
  - (1) BYTE\_VAR DB 'BYTE', 12, -12H, 3 DUP(0,?,2 DUP(1,2),?)
  - (2) WORD VAR DW 5 DUP(0,1,2), ?, -5, 'BY', 'TE', 256H

(2)

	(2)		
		内存单元	数据值
	20000/1BH	00H	0
	20001/1CH	00H	0
	20002/1DH	01H	
	20003/1EH	00H	1
1.	20004/1FH	02H	2
	20005/20H	00H	2
	20006/21H	00H	0
	20007/22H	00H	0
	20008/23H	01H	
	20009/24H	00H	1
	2000A/25H	02H	2
	2000B/26H	00H	2
	2000C/27H	00H	0
	2000D/28H	00H	0
	2000E/29H	01H	1
	2000F/2AH	00H	1

20010/2BH	02H	2	
20011/2CH	00H	2	
20012/2DH	00H	0	
20013/2EH	00H	0	
20014/2FH	01H	4	
20015/30H	00H	1	
20016/31H	02H	2	
20017/32H	00H	2	
20018/33H	00H		
20019/34H	00H	0	
2001A/35H	01H	1	
2001B/36H	00H	1	
2001C/37H	02H	2	
2001D/38H	00H	2	
2001E/39H	??	?	
2001F/3AH	??	r	

20020/3BH	FBH	-5
20021/3CH	FFH	-5
20022/3DH	59H	γν
20023/3EH	42H	'B'
20024/3FH	45H	Œ,
20025/40H	54H	τ,
20026/41H	56H	256H
20027/42H	02H	23011
	(b)	

- 2. 一个db中两个dup,取length取的是谁
- 3. 8086未定义堆栈段时堆栈位置,以及是否需要像处理DS一样处理SS和SP
- 4. <mark>assume的作用是什么(尤其是多段的时候)</mark>
- 5. <mark>8086汇编中,段地址指的是16位还是20位</mark>
- 6. mov ax, buffer \ mov ax, [buffer] \ mov ax, offset buffer \ mov ax, [offset buffer]
- 7. <mark>单操作数+Mem(或者两个Mem或一Mem加一IMM的)的一定要表明数据类型,如DEC【DI】</mark>

# CH1 汇编机器指令

- 一、数据转移指令
- 1. MOV, PUSH和POP

- push 和POP操作只能对dw进行操作(16bit,两个字节,一个字)
- 为什么 mov ax, [buffer+1]; mov ax, [0004h] 不能使用 mov ax, [offset buffer+1]; mov ax, 0004h
- PUSH、POP(<mark>以及似乎只有PUSH、POP、MOV可以操作段寄存器</mark>)
  - PUSH/POP REG
  - PUSH/POP MEM
  - PUSH/POP **SEGREG**(但不能是CS)
  - 不允许立即数操作, 也不允许立即数寻址

#### 2. XLAT

● 换码指令(查表转换指令): XLAT ;al←ds:[bx+al] (BX: 字节表格(长度不超过256)首地址的偏移地址)

### 3. IN, OUT

- 只限于使用EAX、AX或AL
- 端口号在0~255之间,则端口号直接写在指令中 IN AL, PORT
- 端口号大于255,则端口号通过DX寄存器间接寻址,即端口号应先放入DX中 IN AL, DX

#### 4. 串处理指令

- 涉及到寄存器时只能使用累加器
- 目标操作数一定是ES:[DI],源操作数一定是[SI] (SI的段前缀可以不是DS)
- MOVS: 必须是 MOVS ES: type ptr [DI], DS:[SI], 其中只有SI的段超越前缀可更改。而目标操作数 DI、源操作数SI和DI的段前缀ES都不可变
- STOS: 把AL或AX数据传送到目的地址DST STOS ES:BYTE PTR[DI]

STOSB ; 字节串存储: ES:[DI]←AL; DI←DI±1

STOSW ; 字串存储: ES:[DI]←AX; DI←DI±2

• LODS: 把数据从SRC传送到寄存器AX或AL LODS DS:NYTE PTR[SI]

LODSB ; 字节串读取: AL←DS:[SI] ; SI←SI±1LODSW ; 字串读取: AX←DS:[SI] ; SI←SI±2

• INS和OUTS用的是DX寄存器表示端口号: INS ES:BYTE PTR[DI], DX, OUTS DX, DS:BYTE PTR[SI]

• CMPS: DST-SRC

• SCAS: DST-AX

## 5. Load Segment 指令 (LDS、LES、LCS、LSS)

- 指令源操作数只能用存储器寻址方式
- 低地址中的16位数据装入指针寄存器, 高地址中的16位数据装入段寄存器

## 二、数据处理指令

• BCD?

#### 1. 加减法

- OF、CF: 溢出与进位 计算机判断溢出的原理? 北极的回答 知乎
  - 若CF=1. 对无符号数而言发生了溢出
  - 若OF=1, 对带符号数而言发生了溢出
  - 一旦发生溢出,结果就不正确了
- NEG: 理解方式: 用零减去操作数, 然后结果返回操作数
  - 对操作数所能表示的最小负数(例若操作数是8位则为-128)求补,原操作数不变,但OF被置1
  - 当操作数为0时, CF清0; 对非0操作数求补后, CF置1

#### 2. 乘除法 IMUL、MUL、IDIV和DIV

- MUL和IMUL
  - 乘积的高一半为0,则CF、OF均为0,否则CF、OF均为1: 这样可以检查结果是字节、字或双字
  - 乘积的高一半是低一半的符号扩展,则CF、OF均为0, 否则CF、OF均为1。 其实质和MUL情况下一样, 主要用于判断结果是字节、字或双字
- DIV和IDIV: 源操作数不能是立即数

#### 3. 逻辑指令

• 逻辑运算: CF和OF清0、影响SF、ZF及PF、AF不定

#### 4. 移位指令

- DST可以是8位、16位或32位的寄存器或存储器操作数
- CF存最后移出去的那一位
- ZF, SF, PF按具体情况设置(循环移位不改)
- OF (CNT为1时, 最高位变化则置1)

	名称	格式	功能	标志
	循环左移	ROL DST, CNT	CF ← ←	(1) CF中总是 最后移进的位;
•	循环右移	ROR DST, CNT	→ CF	取出物近的区; (2) 不影响ZF、 SF、PF;
	带进位循 环左移	RCL DST, CNT	CF ←←	(3) 当CNT=1 时,移位使DST
	带进位循 环右移	RCR DST, CNT	→ CF —	符号位改变,则 OF置1,否则清0

## 三、跳转指令

## 1. JMP和JCC

- jmp指令中对于位移量和偏移量的区分
  - 区分?? https://blog.csdn.net/weixin\_41890599/article/details/99556319
  - JCC: 条件转移指令只能使用段内直接寻址方式
  - 无条件转移(IMP)和无条件子程序调用(CALL)可用四种方式的任何一种
- 条件转移只能段内短转移short(为什么)还有JCXZ
  - 条件转移指令只能使用段内直接寻址方式

#### 2. CALL和RET

- call命令不能短转移(short)
- ret imm8 中, imm8表示额外返回的字节数(不是字数)

# CH2 寻址方式

一、数据寻址:7种寻址

https://www.cnblogs.com/Hardworking666/p/17374792.html#4\_74

#### 1. 基址变址

• 只要指令寻址时使用了BP, 计算物理地址时约定段是SS段

- 指令寻址时使用了除BP以外的其它寄存器, 计算物理地址时约定段为DS段
- 寄存器间接寻址和 寄存器相对寻址中,可以是基址BX,BP;也可以是变址SI,DI
  - 1. <mark>若寄存器间接寻址或相对寻址是</mark> mov ax, 80h[di] ,则默认段基地址是ES还是DS
  - ✓ 指针及变址寄存器(4个,16位)
  - ◆ 堆栈指针寄存器: SP
    - > 存放当前堆栈段栈顶偏移量
    - > 总是与SS堆栈段寄存器配合存取堆栈中的数据
  - ◆ 基址指针寄存器: BP
    - > 存放地址的偏移量(或数据)
    - > 若存放偏移量时,缺省情况与SS配合
  - ◆ 变址寄存器: SI
    - > 存放串数据的源地址偏移量(或数据)<sup>指针寄存器</sup>
    - > 若存放偏移量时, 缺省情况与DS配合
  - ◆ 变址寄存器: DI
    - ▶ 存放串数据的目的地址偏移量(或数据) MOVSB [DI], [SI]
    - > 若存放偏移量时,**缺省情况与ES配合**

MOVSB ES:[DI], DS:[SI]

AH

CH

RP

DI

CL

CX

DX

■ 注: ESP、EBP、ESI、EDI(32位)只有386以上使用 实模式使用SP、PB、SI、DI,保护模式使用ESP、EBP、ESI、EDI

累加器

基址寄存器

计数寄存器

基址指针

目的变址

源变址

# 段寄存器名如何指定?

如果是对一般数据 的寻址, 4个段寄存 器都可以用

# 段基址和偏移量的约定情况

段寄存器名: 偏移地址

	操作类型	约定寄存器	允许指定的寄存器	偏移量
1.	指令	CS	无	ΙP
2.	堆栈操作	SS	无	SP
3.	普通变量	DS	ES、SS、CS	EA
4.	字符串指令的源串地址	DS	ES, SS, CS	SI
5.	字符串指令的目标串地址	ES	无	DI
6.	BP用作基址寄存器	SS	DS, ES, CS	EA

指令中操作数地址书写时: EA=DS:EA; [SI]=DS:[SI], [DI]=ES:[DI]; 如果EA中有BP, EA=SS:EA, 如[BP+X]=SS:[BP+X]

	16位寻址	32位寻址	
位移量	0,8位,16位	0,8位,32位	
基址寄存器	BX, BP	任何32位通用寄存器 (包括ESP)	
变址寄存器       SI, DI         比例因子       无		除ESP以外的32位通用 寄存器	
		1, 2, 4, 8	

# EA=基址+(变址\*比例因子)+位移量

操作数地址可由符号地址表示

MOV AX, DS:[2000H]

XIAN JIAOTONG UNIVERSIT

MOV AH, VALUE

VALUE的属性应该为地址

MOV AH, [VALUE]

- 两者等效,这时VALUE是操作数的符号地址,但必 须在程序中提前定义属性和数值
- ◆ 使用变量时,要注意变量的属性

VALUE DB 10

× MOV AX, VALUE



# warning A4031: Operand types must match

√ MOV AX, WORD PTR VALUE

实际上在汇编语言源程序中一般所看到的直接寻址方式 都是用符号表示的,只有在DEBUG环境下,才有[2000H] 这样的表示,存储器中二进制代码 反汇编 的结果

# 习理解时,注意区分:

什么由汇编工具汇编时处理、如何处理?什么由CPU执行程序时处理、如何处理?

吾言2024春

西安全涌大学 新型计算机研究所

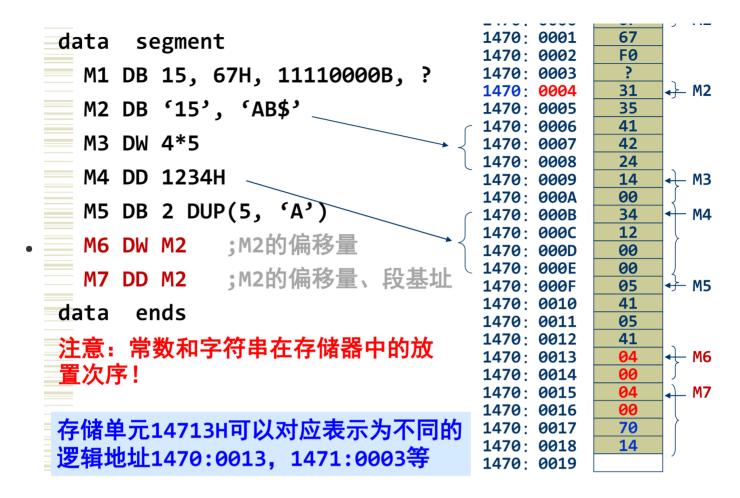
23

### 二、指令寻址

- short, near ptr
- fat ptr, dword ptr
- https://blog.csdn.net/weixin\_41890599/article/details/99556319

# CH3 伪指令

一、数据段定义



## 1. EQU和=

- EQU伪操作中的表达式名是不允许重复定义的,而 "=" 伪操作中的表达式名则允许重复定义
  - ="可以看作"表达式"定义
  - "EOU"可以看作"等同"定义

k=1 k EQU 1 • k=k+5 允许 k EQU k+5 不允许 MOV AL, k 汇编后等同 MOV AL, 6

\*\*=" 可以看作 "表达式" 定义 "EQU" 可以看作 "等同" 定义

- 表达式中的变量名是指变量的数值
- 表达式值汇编时一定要能确定具体数值!

#### 2. 地址计数器

- 在汇编程序对源程序汇编过程中,使用地址计数器保存当前正在汇编的基本处理单位在存储器中的**首地址**(如指令的首地址,操作数首地址)
  - 内容为指令或数据首字节存储单元的偏移地址
- ORG 伪操作:用来设置当前地址计数器的值,即分配后续数据、指令的存储器开始地址
  - ORG 常数表达式(n)

```
• vectors segment
org 10 ; 10=000AH
vect1 dw 4567h ; 偏移地址值为000AH
org 20
vect2 dw 9876h ; 偏移地址值为0014H
vectors ends
```

- EVEN: 使下一个变量或指令地址开始于偶字节地址
  - 使得地址计数器值=2的倍数
- ALIGN 伪操作:
  - 格式: ALIGN boundary; 其中 boundary 必须是2<sup>n</sup>

#### 3. LAbel

- 名字项: 可以是指令标号或伪操作的变量、过程名、段名, 数字不能出现在名字的第一个字符位置
- 标号/变量 有3个属性: 段地址 偏移地址 类型
- 如何区分标号和变量

#### 4. 关系运算符

- EO, NE, LT, GT, LE, GE
- 关系运算符的两个操作数是数字或同一段内的两个存储器地址
- 计算的结果应为逻辑值
  - 结果为真,逻辑值=0FFFFH;
  - 结果为假,逻辑值=0000H

#### 5. 数值回送操作符

- Length+变量 回送由 dup 定义的变量的数据个数, 其他情况返回 1
- SIZE+变量:功能 LENGTH\*TYPE
- TYPE+变量(或标号):
  - 变量: DB-1、DW-2、DD-4、DQ-8、DT-10
  - 标号: NEAR--1、FAR--2

# 二、宏定义: 结尾直接ENDM, 不是NAME+ENDM

### 1. 符号1&符号2

- 文本替换操作符。宏展开时,合并前后两个符号形成一个符号
- 符号可以是操作码、操作数或是一个字符串

# 宏定义: (源程序中定义)

leap macro cond, lab
 j&cond lab
 endm

宏调用: (源程序中调用)

leap z, there ... leap nz, here 宏展开: (汇编时展开)

1 jz there
...
1 jnz here

#### 2. %表达式

• 将%后面的表达式立即求值转换为数字,并在展开时用这个数取代哑元,宏调用时使用

宏展开:

CNTR=0

MSG1 DB 'SYNTAX ERROR'

MSG2 DB 'INVALID OPPERAND'

## 宏定义:

MSG MACRO COUNT, STRING

MSG&COUNT DB STRING

**ENDM** 

ERRMSG MACRO TEXT

CNTR=CNTR+1

MSG %CNTR, TEXT

**ENDM** 

# 宏调用:

CNTR=0

ERRMSG 'SYNTAX ERROR'

ERRMSG 'INVALID OPPERAND'

• 如上图的 cnrt=cntr+1 什么时候使用不会体现在代码中

## 3.:REQ和:=<>

- :REQ: 指定某个变元必须有。调用时必须有对应的实元,否则汇编时出错
- :=: 为宏变元提供缺省值

#### 4. 重复汇编

```
    array label byte
    IRP K, <1,2,3,4,5>
    db 'NO.&K'
    ENDM
```

```
array label byte
IRPC K, 12345
db'NO.&K'
ENDM
```

- IRP是<>内的元素, K是哑元
- IRPC是字符串内的每个字符

# CH4 IO与中断

## 一、IO相关

- 从程序设计的角度看,接口由一组寄存器组成,是完成输入输出的桥梁
- 端口地址64kB个, 但是端口地址: 只有两种方式给出
  - 直接寻址: PORT (00H~FFH)
  - 寄存器间接寻址: DX (0000H~FFFFH)
- 累加器: 只能使用累加器:
  - AX (16位字操作)
  - AL (8位字节操作)
- 高速: 直接存储器存取 (DMA)方式
- 低速: 中断

## 1. 程序直接控制I/O方式

• 在输入输出之前首先查询外设的状态

```
● 1 WAIT:
2 IN AL, 72H;读取输入口的状态
3 TEST AL, 80H;测试状态寄存器的最高,80H=10000000B
4 JZ WAIT;若状态位=0,则继续测试等待
5 MOV AL, VAR
7 OUT 70H, AL;输出数据
```

## 二、中断相关

#### 1. 中断命令寄存器

```
1 IN AL, 20H
2 OR AL, 20H; 00100000B
3 OUT 20H, AL
```

- 结束硬件中断指令:中断服务程序中,硬件中断处理结束前,应将EOI置1
- 硬件中断服务程序结束前要有这几条指令

#### 2. 中断分类

- 外部中断
  - 可屏蔽外部中断
  - 不可屏蔽外部中断 (int 2)
- 内部中断(都不可屏蔽)
  - 除零 (int 0)
  - 0 0 0

#### 3. 中断时CPU响应过程

- 读取中断类型号N
- pushf
- 保存被中断程序断点(push cs + push ip)
- 禁止硬件中断和单步中断 (IF = 0 + TF = 0)
- 设置CS: IP (CS = 0000:[4×N + 2] + IP = 0000:[4×N])

#### 4. 一般中断处理程序设计格式: 注意关中断和开中断时机 和 EOI

- 保存现场: 寄存器入栈
- 开中断和TF(可选)
- 中断处理程序主体

- 中断结束(EOI)(硬件中断时)
- 关中断(CLI)
- 恢复现场
- IRET

# 三、DOS系统调用

## 1. 存取中断向量的DOS功能调用

- 设置中断向量
  - 预置: AH=25H(子功能号)
  - AL=中断类型号
  - DS:DX=中断向量(中断程序入口地址)
- 读取中断向量
  - 预置: AH=35H(子功能号)
  - AL=中断类型号
  - 返回: ES:BX=中断向量(中断程序入口地址)