# 微型计算机原理与接口技术(第5版)

# 课后答案及问题墙

### 第一章 绪论

{崔文韬问}:课后习题第一题,二进制数与十进制数转换。

{崔文韬答}: 11001010B=202D,00111101B=61D,01001101B=77D,10100100B=164D。

{崔文韬问}:课后习题第二题,16进制数与十进制数转换。

{崔文韬答}: 12CH=300D, 0FFH=255,3A8DH=14989D, 5BEH=1470D

{崔文韬问}:课后习题第三题,十进制数转化为二进制数和16进制数。

{杨艺答}: 25D=19H=00011001B, 76D=4CH=01001100B, 128D=100H=00000001 00000000B,

134D=106H=00000001 00000110B

{ 杨艺答}: 128D=80H=10000000B, 134D=86H=10000110B

{崔文韬问}:课后习题第四题,写出 10 进制数的 BCD 码

{杨艺答}: 327D=(0011 0010 0111) BCD, 1256D=(0001 0011 0101 0110) BCD

{杨艺答}: 1256D=(0001 0010 0101 0110) BCD

{崔文韬问}: 英文单词 About 的 ASCII 码

{沙猛答}: 3935H

{王金鑫改}:41H, 62H, 6FH, 75H, 74H

{崔文韬问}: 数字 95 的 ASCII 码

{王金鑫答}:39H, 35H

{崔文韬问}:课后习题第六题:10进制数的原码、补码、反码

{杨艺答}:

【+42】原=00101010B=【+42】反=【+42】补

【-42】原=10101010B, 【-42】反=11010101B, 【-42】补=11010110B

【+85】原=01010101B=【+85】反=【+85】补

【-85】原=11010101B, 【-85】反=10101010B, 【-85】补=10101011B

{崔文韬问}: 机器语言或者机器码(Machine Code), 汇编语言(Assemble Language), 高级语言的定义 {沙猛答}:

机器码: 计算机只认得二进制数码, 计算机中的所有指令都必须用二进制表示, 这种用二进制表示的指令 称为机器码。

汇编语言: 用助记符来代替二进制的机器码的符号语言

高级语言: 相对于机器语言,接近人们使用习惯的程序设计语言。

{崔文韬问}: 课后习题第10题

{崔文韬答}: 参考课本 16 页图 1.4

{崔文韬问}:课后习题第11题

{崔文韬答}: 参考课本 11 页图 1.2

{杨艺答}: 微处理器、存储器、I/O接口, I/O设备和总线。6

{崔文韬问}: 课后习题第 12 题

{崔文韬答}: ALU: Arithmetic Logic Unit, CPU: Central Processing Unit, PC: Personal Computer, DOS: Disk Operation System

{崔文韬问}: 8086 和 80386 各有多少根地址线,可直接寻址的内存空间是多少,他们的数据线各有多少根?

{杨艺答}: 8086 有 20 根地址线 A19~A0,可直接寻址的内存空间是 2^20 个字节单元,有 16 根数据线; 80386 有 32 根地址线,可直接寻址的内存空间是 2^32 个字节单元,有 32 根数据线。

{崔文韬问}: 什么是二进制编码,常用的二进制编码有哪两种?

{杨艺答}: 采用若干特定的二进制码的组合来表示各种数字、英文字母、运算符号等的编码方式叫做二进制编码,常见的二进制编码有 BCD 码和 ASCII 码两种。

{崔文韬问}:解释位,字节,字、字长的含义?

{沙猛答}:

位 bit: 计算机中二进制数的每一位 0 或 I 是组成二进制信息的最小单位, 称为位。

字节 byte: 8 个二进制信息组成的一个单位称为一个字节, 1 Byte=8 Bits。

字 word: 由 16 位二进制数即两个字节组成。

字长 word length: 决定计算机内部一次可以处理的二进制代码位数。

{刘玉年问}:存在计算机中的数都是以有符号数存储的,还是以无符号数存储的呢?

{崔文韬答}: 刘玉年同学, 你能先自己尝试回答一下这个问题, 或者说你自己的理解是什么?

{刘玉年答}: 应该是两者都不是吧,因为在运算的时候仅仅就是二进制数的运算,而判断结果的意义(是什么样的数)是通过标志为判断的。

{崔文韬答}: 两者都不是,存储器中数据的含义是完全由编程人员决定的。计算机只接收二进制数据,即 01 序列。至于原始数据是什么以及如何转化为二进制数据,都是由编程人员决定的。计算机对所存储数据 按照二进制计算法则进行运算,为适应有符号数和无符号数运算两种情况,通过设置标志位来计算结果在 两种情况下的意义。

### 第二章 8086CPU

{崔文韬问}: 8086/8088 可直接寻址多少内存(字节)单元? 多少 IO 端口? 外部数据线各有多少? {董国福答}: 8086/8088 可直接寻址 1MB 内存空间;可以访问 64K 个 I/O 端口;但外部数据总线 8086 有 16 根,8088 有 8 根。

{崔文韬问}: 8086CPU 内部由那两部分组成?

{俞楠答}:8086CPU 由总线接口单元(BIU)和指令执行单元(EU)两部分组成。

{崔文韬问}: EU, BIU, AX, BX, CX, DX, DS, CS, ES, SS, SP, BP, DI, SI 全称? {董国福答}:

EU: Execution Unit

BIU: Bus Interface Unit

AX: Accumulator

BX: Base

CX: Count

DX: Data

DS: Data Segment

CS: Code Segment

ES: Extra Segment

SS: Stack Segment

SP: Stack Pointer

BP: Base Pointer

DI: Destination Index

SI: Source Index

{崔文韬问}: 8086CPU 内部包含哪些寄存器? 各有什么用途?

{俞楠答}:

1.数据寄存器: 用来存放 16 位数据信息或地址信息。

2.地址指针和变址寄存器: SP, BP, SI, DI 这组地址指针个变址寄存器加上基址寄存器 BX, 可与段寄存器配合使用, 一起构成内存的物理地址。

(数据寄存器和地址指针和变址寄存器则被称为通用寄存器。)

(段基地址和段内偏移地址 Offset 组合起来就可形成 20 位物理地址) 5.标志寄存器: 6 个状态标志 CF,

PF, AF, ZF, SF, OF 用来表示指令执行后的结果或状态特征,根据这些特征,由转移指令控制程序的走向。3个控制标志,TF,IF,DF,可以根据需要用程序设置或清除。

{崔文韬问}: 带符号数 10110100B 和 11000111B 相加,各标志位为多少?哪些标志位有意义?如果作为无符号数相加,各标志位为多少?哪些标志位有意义?

{崔文韬答}: 二进制数所有位都参与运算

10110100

+11000111

101111011

### OF SF ZF AF PF CF

#### 1 0 0 0 1 1

程序员将该数看做有符号数,因此 SF, OF, ZF, PF 有意义。

如果将该数看做无符号数,计算过程一样,标志位结果相同,CF,ZF,PF有意义。

利用 debug 程序验证结果:

运行 dosbox,输入 debug, r命令查看初始寄存器数值, a命令输入汇编指令, t命令执行查看结果,过程

如下图所示:

```
OBJ
                                         114 15-03-2016 21:20
HELLO
JIAFA
            ASM
                                        633 03-03-2016 16:14
    12 File(s)
                                      6,209 Bytes.
     2 Dir(s)
                            262,111,744 Bytes free.
 ::\CODE>debug
AX-0000 BX-0000 CX-0000 DX-0000 SP-00FD BP-0000 SI-0000 DI-0000
DS-0740 ES-0740 SS-0740 CS-0740 IP-0100 NV UP <u>EI PL</u>NZ NA PO NC
0740:0100 0000
                                              [BX+SI],AL
                                                                                                  DS:0000=CD
                                  ADD
9749:9199 mov al,b4
9749:9102 add al,c7
9740:0104
AX=00<u>B4</u> BX=0000 CX=0000 DX=0000 SP=00FD BP=0000 SI=0000 DI=0000
DS=0740 ES=0740 SS=0740 CS=0740 IP=0102 N∪UP EIPL NZ NA PO NC
0740:0102 0407
                                  ADD
                                              AL,C7
AX-00<u>7B</u> BX-0000 CX-0000 DX-0000 SP-00FD BP-0000 SI-0000 DI-0000
DS-0740 ES-0740 SS-0740 CS-0740 IP-0104 <mark>OV</mark> UP EI PL NZ NA (PE<mark>CY</mark>)
0740:0104 0000
                                  ADD
                                              [BX+SI],AL
                                                                                                 DS:0000=CD
```

debug 中, flags 中的 NV, UP 等表示什么含义,请查看百度网盘中共享的 debug 教程,下图为该教程中的 截图:

表 9-1

标志位的值与字母组合对应关系

标 志 位	置位(值为1)	复位(值为0)	
溢出 OF (Overflow)	OV	NV (Not Overflow)	
方向 DF (Direction)	DN (Down)	UP (增量修改地址)	
中断 IF(Interrupt)	EI (Enable Interrupt)	DI (Disable Interrupt)	
符号 SF (Sign)	NG (Negative)	PL (Plus)	
零 (Zero)	ZR (Zero)	NZ (Non Zero)	
辅助进位(Auxiliary carry)	AC (Auxiliary carry)	NA (Non AC)	
奇偶 (Parity)	PE (Parity Even) PO (Parity Oc		
进位 (Carry)	CY (Carry)	NC (Non Carry)	

{崔文韬问}:课后习题第七题,段地址:偏移地址与物理地址的关系(原理在书中31-32页) {俞楠答}:20位的物理地址=段基地址\*16+16位的偏移量

1200H\*16+3500H=15500H(1200H\*16等同于把1200H左移一位地址变成12000H,下面同理)

FF00H\*16+0458H=FF458H

3A60H\*16+0100H=3A700H

{崔文韬问}: CS: IP=3456:0210, CPU 要执行的下条指令的物理地址为多少?

{俞楠答}:3456H\*16+0210H=33770H

曲洋答: 34770H

{崔文韬问}:课后习题十一题,SS:SP=2000,0300H,堆栈在内存当中的物理地址范围是多少?执行两条PUSH指令后,SS:SP=?再执行一条PUSH指令后,SS:SP=?

{俞楠答}:

物理地址范围:(2000H\*16+0):(2000H\*16+(0300H))=20000H:20300H

执行两条 PUSH 指令后: SS: SP=2000H: (0300H-4)=2000H: 02FCH

再执行一条 PUSH 指令后,SS: SP=2000H: (02FC-2)=2000H: 02FAH

{刘瑾改}: 堆栈在内存当中的物理地址范围为: 2000:0000H~2000: (0300H-1)

{崔文韬问}:课后习题十二题,从存储单元 2000H 开始存放的字节数据为: 3AH,28H,56H,4FH,试画出示意图说明,从 2000H 和 2001H 单元开始取出一个字数据各要进行几次操作,取出的数据分别等于多少? {俞楠答}:从 2000H 中取出一个字数据要进行一次操作,取出字为 283A。从 2001H 中取出一个字数据要进行两次操作,取出字为 5628。

{罗小东补充}:如下表,如果从 2000H 取出一个字数据,则执行一次操作直接取出一个字 283AH 如果从 2001H 开始取出一个字数据,则需进行两次操作,分别是——先从 2000H 单元开始读取一个字 283AH,取得低字节 28H,舍弃 3AH;再从 2002H 单元读取一个字数据,4F56H,取得其高字节 56H,然后就可以得到 2001H 单元开始取出的一个自数据——5628H。

原理就是: 8086CPU对存储器进行存取操作时,都是从偶地址体开始的。

2000 3A

2001 28

2002 56

2003 4F

{罗小东问}: 一个含有 16 个字节数据的变量,它的逻辑地址为 1000: 0100H,那么该变量的最后一个字节数据的物理地址是\_\_\_\_H? (可不可以答案再加点简单分析呀)

{崔文韬问}:设定 SS: SP 后形成的堆栈占据一定的物理地址范围,是否可无限次执行 PUSH 或者 POP 指令?为什么?

{苏子宇答}: 堆栈有一定的容量,无限次执行 push 会超出范围,导致覆盖设定的堆栈空间外的数据,产生 栈顶越界现象。堆栈空间是程序员向系统请,系统开辟的安全数据空间,空间外的数据可能具有其他用 途,任意改动可能引发错误。8086CPU不提供检测栈顶是否越界的机制。编程时要注意栈顶越界问题,根 据可能用到的最大栈空间来安排堆栈大小,防止入栈的数据导致栈顶越界。 {刘玉年问}: 8086 有 20 根地址总线,可寻址的内存空间是 1M,是不是就说 8086 里面的内存空间就只有 1M 呢?如果不是这样的,那么多余的地址空间又该如何寻址呢?

{崔文韬答}: 8086的内存寻址空间真的只有 1M,这 1M 空间分配给内存使用(包含显存,主内存,BIOS的 ROM)。8086针对外设的寻址,通过硬件电路另外生成 64k的 IO 地址,供寻址 IO 接口使用还有啊,如果真的是内存空间的大小m和地址总线的数目 n是: m=2^n的关系的话,那么现在的片子运存是 4g的话,那要 32 根地址总线的,相应的地址输入输出端口也要有 32 个,这是不是又有些浪费? {崔文韬答}:内存空间大小和地址数目的关系就是如此。32 根地址线对应 4g 内存,这个是必须的,不存在浪费问题。

## 第三章 8086 寻址方式和指令系统

{崔文韬问}: 习题 1 中题目,分别说明源操作数和目的操作数各采用的寻址方式

- 1. mov ax,2408h
- 2. mov cl.0ffh
- 3. mov bx,[si]
- 4. mov 5[bx],bl

{沙猛答}: 1.立即数,寄存器 2.立即数,寄存器 3.寄存器间接,寄存器 4.寄存器,寄存相对

{崔文韬问}: 习题 1 中题目,分别说明源操作数和目的操作数各采用的寻址方式

- 1. mov [bp+100],ax
- 2. mov [bx+di],'\$'
- mov dx,es:[bx+si]
- 4. mov val[bp+di],dx

{俞楠答}:1.寄存器寻址,寄存器相对寻址 2.立即数寻址,基址变址寻址 3.基址变址寻址,寄存器寻址 4.寄

存器寻址, 相对基址变址寻址。

{崔文韬问}: 习题 1 中题目,分别说明源操作数和目的操作数各采用的寻址方式

- 1. in al,05
- 2. mov ds,ax

{姚胜答} 1.寄存器, 立即数。 2.寄存器, 寄存器

{崔文韬问}: 习题 2 中题目,已知 DS=1000h, bx=0200h, si=02h,内存 10200h~10205h的内容分别为 10h, 2ah, 3ch,46h,59h,6bh。下列每条指令执行完成后,ax 寄存器的内容是什么。

- 1. mov ax,0200h
- 2. mov ax,[200]

{沙猛答}: 1.为 0200h 2.为 2a10h

{崔文韬问}: 习题 2 中题目,已知 DS=1000h, bx=0200h, si=02h,内存 10200h~10205h的内容分别为 10h, 2ah, 3ch,46h,59h,6bh。下列每条指令执行完成后,ax 寄存器的内容是什么。

- 1. mov ax,bx
- mov ax,3[bx]

{于刚答}: 执行指令1后, ax为10h; 执行2后, ax为46h

{俞楠改}:1.0200H 2.5946H

{崔文韬问}: 习题 2 中题目,已知 DS=1000h, bx=0200h, si=02h,内存 10200h~10205h 的内容分别为 10h, 2ah, 3ch,46h,59h,6bh。下列每条指令执行完成后,ax 寄存器的内容是什么。

- mov ax,[bx+si]
- 2. mov ax,2[bx+si]

{于刚答}: 执行指令 1,ax 为 3ch; 执行指令 2, ax 为 59h

{俞楠改}:1.463CH 2.6B59H

{崔文韬问}: 习题 3 中题目,设 ds=1000h,es=2000h,ss=3500h,si=00a0h,di=0024h,bx=0100h,bp=0200h,数据段

中变量名为 val 的偏移地址为 0030h, 下列源操作数字段的寻址方式是什么? 物理地址是多少?

- 1. mov ax,[100h]
- 2. mov ax,val
- 3. mov ax,[bx]
- 4. mov ax,es:[bx]

{俞楠答}:1.直接寻址 10100H 2.直接寻址 10030H 3.寄存器间接寻址 10100H 4.寄存器间接寻址 20100H

{崔文韬问}: 习题 3 中题目,设 ds=1000h,es=200h,ss=3500h,si=00a0h,di=0024h,bx=0100h,bp=0200h,数据段中变量名为 val 的偏移地址为 0030h,下列源操作数字段的寻址方式是什么?物理地址是多少?

- 1. mov ax,[si]
- mov ax,[bx+10h]
- 3. mov ax,[bp]
- 4. mov ax,val[bp+si]

{俞楠答}:1.寄存器间接寻址 100A0H 2.寄存器相对寻址 10110H 3.寄存器间接寻址 35200H 4.相对基址变址 35230H

{崔文韬问}: 习题 3 中题目,设 ds=100h,es=200h,ss=3500h,si=00a0h,di=0024h,bx=0100h,bp=0200h,数据段中变量名为 val 的偏移地址为 0030h,下列源操作数字段的寻址方式是什么?物理地址是多少?

- mov ax,val[bx+di]
- mov ax,[bp+di]

{俞楠答}:1.相对基址变址寻址 10154H 2.基址变址寻址 35224H

{崔文韬问}: 习题 4, 指令机器码,利用 debug 命令可以查看指令对应的机器码,此内容大家了解即可。 mov al,cl 机器码在内存中从低到高存放为: 88c8

mov dx,cx 机器码在内存中从低到高存放为: 89ca

mov word ptr [bx+100h],3150h 机器码在内存中从低到高存放为: c78700015031

通过 debug 中的 a 命令输入以上指令,通过 d 命令查看对应的二进制机器码,过程及结果如下:

```
CLEAN
DEMO
          asm
                              2,314 08-03-2016 14:03
DISPLAY
                               551 09-03-2016 16:15
         asm
                                137 29-02-2016 9:45
EXAM
         ASM
EXAMPLE1 ASM
                                168 18-03-2016 10:08
188 23-03-2016 13:13
XAMPLEZ ASM
XAMPLE3 ASM
                                231 24-03-2016 18:11
RAMES
                                192 03-03-2016 13:36
         ASM
                               218 03-03-2016 15:49
         ASM
RAME6
ELLO
                               335 03-03-2016 15:49
          asm
         asm
                                633 03-03-2016 16:14
   12 File(s)
                             5,060 Bytes.
    2 Dir(s)
                      262,111,744 Bytes free.
 :\CBDE>debug
9740:0100 mov al,cl
0740:0100 mov dx,cx
0740:0102 mov dx,cx
0740:0104 mov [bx+100],3150
^ Error
9740:0104 mov word ptr [bx+1001,3150
9740:010A
-d 0740:0100 0109
9740:0100 88 C8 89 CA C7 87 00 01-50 31
```

{崔文韬问}: 习题 6, 指出指令错误

- 1. mov dl,ax
- 2. mov 8650h,ax
- mov ds,0200h
- 4. mov [bx],[1200]
- 5. mov ip,0ffh
- mov [bx+si+3],ip
- 7. mov ax,[bx+bp]

{刘玉年答}: 1.数据长度不一致 2.立即数不能做目的操作数 3.立即数不能向段寄存器传送数据 4.存储器与存储器之间不能直接传送数据 5.IP 寄存器的内容不能通过程序编辑 6.IP 寄存器不能作为源操作数或目的操作数 7.bx 和 bp 不允许出现在同一□中。

### {崔文韬问}: 习题 6, 指出指令错误

- mov al,es:[bp]
- mov dl,[si+di]

- 3. mov ax,offset 0a20h
- 4. mov al, offset table
- 5. xchg al,50
- 6. in bl,05h
- 7. out al,offeh

{刘玉年答}: 1.正确 2.si 和 di 不能出现在同一[]中 3.offset 后面应跟符号地址 4.符号 table 的偏移地址是 16 位的,数据长度不一致 5.xchg 指令中不能使用立即数 6.目的操作数只能是 ax 或 al 7.0ffeh 大于 ff,应用 dx 表示

{崔文韬问}: 习题 5, 已知程序的数据段为:

data segment

- a db '\$',10h
- b db 'COMPUTER'
- c dw 1234h,0ffh
- d db 5 dup(?)
- e dd 1200459ah

data ends

请画出上述数据变量在内存中的数据的位置示意图,假设数据段段地址为 X。参考课本 P122 页,图 4.2。 {俞楠答}:

			7		
	ш	东	<b>→</b>	- 2	¥
A 24	1 C	34		45	
10		12		00	
3 43		FH		12	1
14F		OF	100		
40	D	不確定			
50		不符定	12		
55	Jup =	不确定	T		
54	-) TIP	不确定			
44	I WI	不确定	0.2		
52	E	9/3			

{崔文韬答}: 程序参考实验代码如下,请同学们编译后使用 debug 调试执行,观察结果,验证答案。

assume cs:code,ds:data

data segment

a db '\$',10h

b db 'COMPUTER'

c1 dw 1234h,0ffh ;c及C是汇编语言关键字不能作为变量名。

d db 5 dup(?)

e dd 1200459ah

data ends

code segment

main:

mov ax, data

mov ds,ax;完成数据段段地址与ds的绑定

mov al,a ;al=24h

mov dx,c1 ;dx=1234h

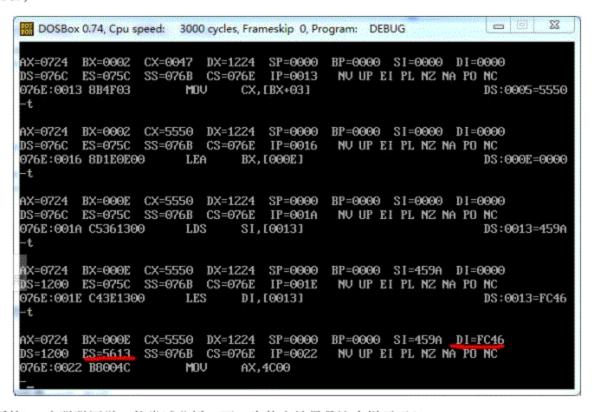
xchg dl,a;dl=24h,变量 a 对应内存空间数据变为 34h,10h

mov bx, offset b ; bx=0002h

mov cx,3[bx] ;cx=5550h,对应 ASC 码'UP'

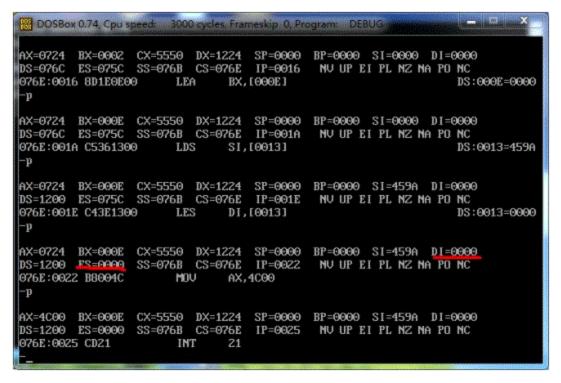
lea bx,d;bx=000eh
lds si,e;ds=1200h,si=459ah
les di,e;请同学们回答你实验完成后的结果 es=?,di=?
mov ax,4c00h
int 21h
code ends
end main

### {李聪聪答}: es=5613 di=fc46



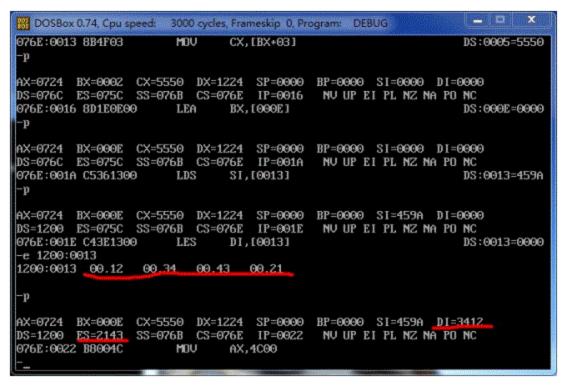
{崔文韬答}: 李聪聪同学,能尝试分析一下,为什么结果是这个样子吗?

{李聪聪答}:分析了一遍,之前代码执行的好像有问题,可能已写入其他值,les之后才会这样。正常运行之后应该 es=0000h,di=0000h。因为上一步操作更改了段寄存器 ds 的值为 1200h,而 e 的有效地址为 0013h,所以执行 les 时应从 1200: 0013h 取连续的四个字节分别给 di, es,而初始状态时存储单元中应为 0000h。(不知道是不是这样)。观察很仔细,基本原因就是这样的! 赞一个!。你之前的代码执行也没有问题。按照我后面给你的提示,再尝试一下,就知道以前你的程序也没问题了。

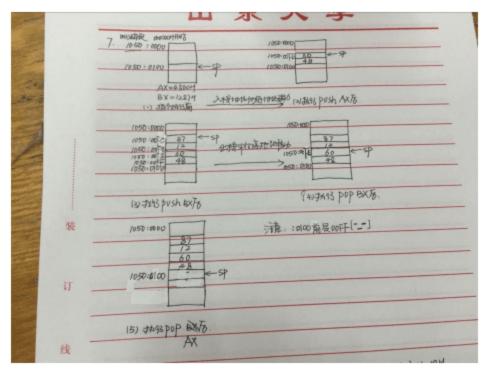


{崔文韬答}: 李聪聪同学,为了验证自己的猜想,是不是可以在运行完 les di,e 这条指令后,使用 debug 的 d 指令查看一下 1200:0013 中连续 4 个字节的内容,看看是否一致? 或者从 debug 显示的内容中说明其内容? 或者在运行 les di,e 指令之前,运行 e 1200:0013 更改该存储单元连续的四个字节内容,然后看看是否与运行后 DI, ES 内容一致呢?

{李聪聪答}: 开始分析的时候就是从 debug 显示的 DS:0013=0000 推测的。运行了 e 命令之后猜测进一步得到验证: 从 1200: 0013h 取连续的四个字节分别给 di, es, 3412 存入 di,2143 存入 es。



{崔文韬问}: 习题 7, 已知 ss=1050h, sp=0100h, ax=4860h, bx=1287h, 试用示意图表示执行下列指令过程中, 堆栈中的内容和堆栈指针 sp 是如何变化的(参考例子 3.29) {胡玲答}:



{崔文韬问}: 习题 8,已知当前数据段中有一个十进制数字 0~9 的 7 段代码表,其数值依次为: 40h,79h,24h,30h,19h,12h,02h,78h,00h,18h。要求用 xlat 指令将十进制数 57 转换成相应的 7 段代码值,存到 bx 寄存器当中,试写出相应的程序段。(参考例子 3.31,注意 5 和 7 要分别进行转换) {胡玲答}:不是图标类型的答案,还是不要使用图片完成回答吧。最好,可以在后边附上自己的完整代码及 debug 调试验证过程。

```
data segment
table db 40h,79h,24h,30h,19h
db 12h,02h,78h,00h,18h
data ends
mov al,5
mov bx,offset table
xlat table
mov ah,al
mov al,7
xlat table
mov bx,ax
```

{胡玲问}:其实吧 debug 还不太会用 debug,+文件名之后用单步执行 t 指令然后不会看结果=.= 我错了 不会=.=写整个程序代码。胡玲同学,现在能把这个题目补充完整了吗??

{崔文韬问}: 习题 9, 下列指令完成什么功能

- 1. add al,dh
- 2. adc bx,cx
- 3. sub ax,2710h
- 4. dec bx

{姚胜答}: 1.al 与 dh 相加存到 al 中; 2.bx 与 cx 与 cf 当前值相加存到 bx 中;

{胡玲答}: 3.减法指令 将 ax 寄存器的内容减去 2710h 再存在 ax 中 4.减量指令,将 bx 寄存器的内容减一再存在 bx 中

{崔文韬问}: 习题 9, 下列指令完成什么功能

- 1. neg cx
- 2. inc bl
- 3. mul bx
- 4. div cl

{于刚答}: 1.对 cx 取负,并把结果送回 cx; 2.bl 加 1,并把结果送回 bl; 3.bx\*ax 结果为 32 位数, 高位字放在 dx, 低位字放在 ax; 4.ax/cl 商放在 al 中,余数放在 ah 中 {崔文韬问}: 习题 10,已知 ax=2508h, bx=0f36h, cx=0004h, dx=1864h,求下列每条指令执行后的结果是什么?标志位 cf等于什么?

- add ah,cl {胡玲答}:ax 寄存器的高地址存的数是 29h,cf=0
- 2. or bl,30h {胡玲答}:0011 0110B OR 0011 0000B=36h, cf=0
- 3. not ax {胡玲答}:按位操作, ax 中存的数是 DAF7h, 无进位 cf=0
- 4. xor cx,0fff0h {胡玲答}:0004h 和 fff0h 异或得 fff4h, cf=0

{崔文韬问}: 习题 10, 已知 ax=2508h, bx=0f36h, cx=0004h, dx=1864h,求下列每条指令执行后的结果是什么? 标志位 cf 等于什么?

- 1. test dh,0fh {胡玲答}:查 dh 的 D3 是否等于 1 , 无进位, cf=0, 操作数不变
- 2. cmp cx,00h {胡玲答}:0004h-00h=0004h 即 cx=0004h , 结果不返回操作数, cf=0
- 3. shr dx,cl {胡玲答}:1864h 逻辑右移 4h 得 dx 为 0186h, cf=0
- 4. sar al,1 {胡玲答}:算数右移得 ax 为 2504h, 最高位不变, cf=0

{崔文韬问}: 习题 10, 已知 ax=2508h, bx=0f36h, cx=0004h, dx=1864h,求下列每条指令执行后的结果是什么? 标志位 cf 等于什么?

- 1. shl bh,cl {胡玲答}:36h 逻辑左移 04h 得 bx=f036h, cf=0, 指令中写成 bx=0f036h
- 2. sal ax,1 {胡玲答}:2508h 算数左移一位得 0100 1010 0001 0000B=4A10h 即 ax=4A10h, cf=0
- 3. rcl bx,1 {胡玲答}: 0000 1111 0011 0110B 通过进位循环左移 1 位得 0001 1110 0110 1100B=1E6Ch cf=0
- 4. ror dx,cl {胡玲答}: 1864h 循环右移 4h 位可得 dx=4186h, cf=0 且 cf 没有参加循环

{崔文韬答}: 有两处错误,请胡玲同学改正。(已改正)

{崔文韬问}: 习题 11,假设数据段定义如下:

data segment

string db 'The Personal Computer & TV'

data ends

试用字符串操作等指令完成以下功能:参考字符串处理指令例子

(1): 把该字符串传送到附加段中偏移量为 GET\_CHAR 开始的内存单元中。

{崔文韬答}: 参考代码如下: 同学们可以使用 notepad++编辑源代码, 然后使用 ml 编译连接为可执行文件, 通过 debug 调试程序, 观察结果。

assume cs:code,ds:data,es:extra

data segment ; string 字符串长度为
string db 'The Personal Computer&TV'
str\_end db '\$'
data ends

extra segment
get\_char db 32 dup(0)
extra ends

code segment

```
start:
```

mov ax, data

mov ds,ax;数据段与ds的绑定

mov ax, extra

mov es,ax;附加段与es的绑定

lea si, string ;源串偏移地址设定 mov si, offset string

lea di,get\_char ;目的偏移地址设定 mov di,offset get\_char

mov cx, offset str end-string ; 计算字符串长度

cld

rep movsb

mov ax, 4c00h

int 21h

code ends

end start

{崔文韬问}: 习题 11,假设数据段定义如下:

data segment

string db 'The Personal Computer & TV'

data ends

试用字符串操作等指令完成以下功能:参考字符串处理指令 CMPS 例子,编写参考程序,调试并验证 (2):比较该字符串是否与"The Computer"相同,如果相同则将 al 寄存器的内容置 1,否则置 0。并要求将比较次数送到 BL 寄存器中。

{崔文韬问}: 习题 11,假设数据段定义如下:

data segment

string db 'The Personal Computer & TV'

data ends

试用字符串操作等指令完成以下功能:参考字符串处理指令 SCAS 例子,编写参考程序,调试并验证 (3):检查该字符串中是否有"&"符,如果有则用空格将其替换。

{崔文韬问}: 习题 12 题,编程将 AX 寄存器中的内容以相反的次序传入 DX 寄存器中,并要求 AX 中的内容不被破坏

{崔文韬答}: 参考程序

;习题 P111 页习题 12 参考程序

```
assume cs:code
code segment
start:
mov ax,1234h;000100100110100B
mov dx,0;程序执行完成后 dx=0010110001001000B=2c48h
mov cx,16
s: rol ax,1;循环左移1位,将最高位移入cf中
rcr dx,1;通过CF完成的循环右移1位
loop s;通过循环,将cx倒序移入dx中。
mov ax,4c00h
```

{崔文韬问}:请同学根据上述程序,修改代码,使程序在完成倒序传入的基础上,还能统计 DX 寄存器中1的个数是多少?1的个数可以存在某个通用寄存器中。

{崔文韬问}: 习题 14 第 1 问,下列程序执行完后,AX,BX,CX,DX 寄存器的内容分别是什么?请先回答问题,然后通过编辑源程序验证答案,利用 debug 检验答案的正确性。

{崔文韬答}: 因为 cx=4,因此 loop 指令会使得循环体内程序执行 4次,因此最终 ax=0005h, bx=0010h, cx=0000h, dx=0000h。

参考程序如下:

int 21h

code ends

end start

;习题 P112 页习题 14 第一问参考程序 assume cs:code,ss:stack stack segment stack db 16 dup(0) stack ends

code segment

start:

mov ax,01h

mov bx,02h

mov dx,03h

mov cx,04h

next: inc ax

```
add bx,ax
shr dx,1;逻辑右移
loop next
mov ax,4c00h
int 21h
code ends
end start
```

利用 debug 加载编译好的程序,利用 r 命令查看寄存器初始值,例如 u 命令查看反汇编结果,确定程序退 出返回 dos 的地址,利用 g 命令,连续执行程序,并查看最终寄存器中的内容。过程如下:

```
DOSBox 0.74, Cpu speed: 3000 cycles, Frameskip (), Program: DEBUG
C:\CODE>debug XITI4.EXE
AX=FFFF BX=0000 CX=0028 DX=0000 SP=0010 BP=0000 SI=0000 DI=0000
DS=075C ES=075C SS=076C CS=076D IP=0000 NU UP EI PL NZ NA PO NC
076D:0000 B80100
                            MOV
                                     AX,0001
-u cs:0 28
076D:0000 B80100
                                     AX,0001
                            MOV
076D:0003 BB0200
                            MOV
                                     BX,0002
                            MOV
076D:0006 BA0300
                                     DX,0003
                                     CX,0004
076D:0009 B90400
                            MOV
076D:000C 40
                            INC
                                     ŔΧ
076D:000D 03D8
                                     BX,AX
                            ADD
076D:000F D1EA
                                     DX,1
                            SHR
076D:0011 E2F9
                            LOOP
                                     000C
076D:0013 B8004C
                            MOU
                                     AX,4000
                                     21
076D:0016 CD21
                            INT
076D:0018 46
                                     s_{I}
                            INC
                                     [BP+061,DH
076D:0019 187606
                            SBB
076D:001C 894618
                            MOU
                                     [BP+18],AX
076D:001F 89561A
                            MOU
                                     [BP+1A],DX
076D:0022 B80400
                            MOV
                                     AX,0004
076D:0025 50
                                     ńΧ
                            PUSH
                                     cs
076D:00Z6 0E
                            PUSH
076D:0027 E8A60A
                            CALL
                                     0AD0
 .
```

```
u cs:0 28
076D:0000 B80100
                           MOU
                                    AX,0001
076D:0003 BB0200
                           MOV
                                    BX,0002
076D:0006 BA0300
                           MOV
                                    DX,0003
076D:0009 B90400
                           MOU
                                    CX,0004
076D:000C 40
                           INC
                                    ńΧ
076D:000D 03D8
                           ADD
                                    BX,AX
076D:000F D1EA
                           SHR
                                    DX,1
                                    000C
076D:0011 E2F9
                           LOOP
                                    AX,4C00
076D:0013 B8004C
                           MOU
076D:0016 CD21
                           INT
                                    21
076D:0018 46
                           INC
                                    SI
076D:0019 187606
                                    [BP+06], DH
                           SBB
076D:001C 894618
                           MOV
                                    [BP+18],AX
076D:001F 89561A
                                    [BP+1A1,DX
                           MOV
076D:0022 B80400
                           MOV
                                    AX,0004
076D:0025 50
                                    ΑX
                           PUSH
                                    CS
076D:0026 0E
                           PUSH
076D:0027 E8A60A
                           CALL
                                    OADO
g 13
AX=0005 BX=0010 CX=0000 DX=0000 SP=0010 BP=0000 SI=0000 DI=0000 DS=075C SS=075C SS=076C CS=076D IP=0013 NU UP EI PL ZR AC PE NC
076D:0013 B8004C
                           MOU
                                    AX,4000
```

{崔文韬问}: 习题 14 第 2 问,下列程序执行完后,AX,BX,CX,DX 寄存器的内容分别是什么?请先回答问题,然后通过编辑源程序验证答案,利用 debug 检验答案的正确性。(参考上题解答过程给出答案)。

#### start:

mov ax,01h

mov bx,02h

mov dx,03h

mov cx,04h

next: inc ax

add bx,ax

shr dx,1

loope next

{崔文韬问}: 习题 14 第 3 问,下列程序执行完后,AX,BX,CX,DX 寄存器的内容分别是什么?请先回答问题,然后通过编辑源程序验证答案,利用 debug 检验答案的正确性。参考上题解答过程给出答案)。

#### start:

mov ax,01h

mov bx,02h

mov dx,03h

mov cx,04h

next: inc ax

add bx,ax shr dx,1 loopne next

{崔文韬问}: 习题 15,7名同学英语成绩低于 80分,分数存在 array 数组中,试编写程序给每名同学成绩加 5分,结果保存到 new 数组中。(参考 P193 页例 3.93)

{崔文韬答}: 参考程序如下,请同学们编译链接后,利用 debug 调试,验证程序功能。

;习题 P112 页习题 15 参考程序

assume cs:code,ds:data

data segment

array db 66,67,68,76,77,78,79;原始成绩

new db 7 dup(0);修改后成绩

data ends

code segment

start:

mov ax, data; 数据段绑定到 ds

mov ds,ax

mov bx,0;设置数组索引的初始值

mov cx,7

add5: mov al, array[bx]

add al,5

mov new[bx],al

inc bx

loop add5

mov ax, 4c00h

int 21h

code ends

end start

同学们可以发挥自己的想象力,使用其他指令实现该功能。编写程序时关注如下三点: 1,数据从哪里来,通过何种寻址方式获得; 2,如何处理数据,使用哪种指令; 3,数据到哪里去,通过何种寻址方式存储数据。

{崔文韬问}: 习题 16, 软中断指令 INT n 中 n 的含义是什么?取值范围是多少?当 n=0~4 时,分别定义 什么中断? INTO 指令用于什么场合?

{胡玲答}: n是中断类型码,是八位二进制数,取值范围是 0-255=0-FFh,软件中断指令也叫陷进中断。 INT 0 定义除法错中断, INT1 定义单步中断, INT2 定义不可屏蔽中断, INT3 定义断电中断, INT4 定义溢出中断

在带符号数进行加减法运算之后必须安排一条 INTO 指令

{崔文韬问}: 习题 17, 那些指令可以使 CF, DF和 IF 标志直接清零或者置 1? {刘瑾答}: 执行 STC 指令可以使 CF (进位标志)置 1; 执行 CLC 指令可以使 CF 清零。 执行 CLD 指令可以使 DF (方向标志)清零; 执行 STD 指令可以使 DF置 1。 执行 STI 指令可以使 IF (中断标志)置 1; 执行 CLI 指令可以使 IF 清零。

### 第四章 汇编语言程序设计

{崔文韬问}: 习题 1,简述从汇编语言源程序到生成可执行文件\*.exe,需要经过哪些步骤? {张多睿答}:编辑程序生成源程序后,经汇编程序 MASM 汇编后生成目标文件.OBJ,目标文件经连接程序 LINK 后连接后,生成可执行文件。

{崔文韬问}: 伪指令和指令语句各由那几个字段组成? 那些字段是必不可少的? {李聪聪答}: 指令语句由 4 部分组成,格式为:标号:指令助记符 操作数;注释 其中指令助记符必不可少。

伪指令语句由 4 部分组成,格式为: 名字 伪指令指示符 操作数;注释 其中伪指令指示符必不可少。

{崔文韬}: 伪指令语句的作用是什么? 他与指令语句的主要区别是什么?

{李聪聪答}: 伪指令语句的作用: 在汇编过程中完成某些特定的功能,如数据定义、分配存储区、指示程序结束等。

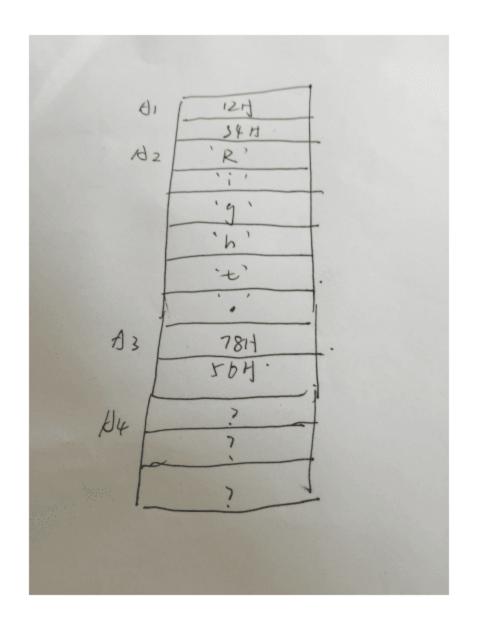
主要区别: 伪指令语句经汇编后不产生机器码,不能让 CPU 执行,其所指示的操作在程序汇编时完成, 而指令语句汇编后有对应的机器码,其操作是在程序运行时完成。

{崔文韬问}: 下列指令完成什么功能:

- 1. mov al,not 10001110B {胡玲答}:逻辑非运算 将 71h 存到 al 中
- 2. mov cx,8 GT 00011000B {胡玲答}:8 小于 18h, 结果为假, 输出全零即 cx=0000h
- 3. mov dl,27/5 {胡玲答}: 除法取商得 5D=05h 即 dl=05h

```
{崔文韬问}: 阅读下列程序段,说明每条指令执行后的结果是什么?
x1 db 65h,78h,98h
x2 dw 06ffh,5200h
x3 dd?
go: mov al,type x1
mov bl,type x2
mov cl,type x3
mov ah,type go
mov bh,size x2
mov ch,length x3
{梁皓答}: AL=1, BL=2, CL=4, AH=0FFH,BH=4, CH=1
{崔文韬问}: 画出示意图,说明下列变量在内存中如何存放:
a1 db 12h,34h
a2 db 'Right.'
a2 db 5678h
a4 db 3 dup (?)
```

{梁皓答}:



{崔文韬问}: 给出完成的汇编语言程序框架:

### {刘瑾答}:

assume ds:data,ss:stack,cs:code,es: extra ;声明数据段,堆栈段,代码段的入口地址

data segment ; 数据段

data ends

extra segment ;附加段

extra ends

stack segment stack; 堆栈段,增加 stack 字段,在代码段中无需进行 ss:sp 的绑定

db 64 dup (0)

stack ends

code segment ; 代码段

start:

mov ax, data

mov ds,ax

mov ax, extra

mov es,ax;代码段中需要完成数据段扩展段与对应段寄存器的绑定

code ends

end start

{崔文韬问}: 从汇编语言程序返回 dos 有哪几种方法? 最常用的是哪一种?

{刘瑾答}: 从汇编程序返回 DOS 有三种方法: (1) 按程序框架设定的方法返回(请刘瑾同学增加内容, 具体过程简要说明一下)。(2) 执行 4CH号 DOS 功能调用。(3) 对于可执行的命令文件(.COM文件),用 INT20H 指令可以直接返回 DOS。第二种最为常用。

{崔文韬问}: DOS 功能调用和 BIOS 中断调用各分那几个步骤?

{刘瑾答}: 1.DOS 系统功能调用可分为以下几个步骤: (1) 功能调用号送到 AH 寄存器中, AH=00—6CH。(2) 入口参数送到指定的寄存器中, 一种功能调用又包含多个子功能, 有些调用不带参数。(3) 执行 INT21H 指令。(4) 得到出口参数, 或将结果显示在 CRT 上。

2.BIOS 中断调用可分为以下几个步骤: (1)功能号送到 AH中。(2)设置入口参数。(3)执行 INTn 指令。(4)分析出口参数及状态。

{崔文韬问}: 习题 10,编写汇编程序,完成如下功能:参考 p132 页,例 4.21 和例 4.23

- 1. 从键盘输入字符串"Please input a number:",存入 buff 开始的内存单元中。
- 2. 把内存中从 buff 单元开始存放的字符串显示在屏幕上。
- 3. {刘玉年答}:

data segment

buff db 50

db?

db 50 dup(?)

data ends

code segment

assume cs:code,ds:data

start: mov ax, data

mov ds,ax

mov dx, offset buff

```
mov ah,0ah
```

int 21h

mov bx, offset buff

mov dx, [bx+1]

mov dh,0;

mov ax,'\$'

add bx,dx

mov [bx+2],ax

call crlf

mov dx, offset buff

add dx,2

mov ah,09h

int 21h

mov ax,4c00h

int 21h

crlf: mov dl,0dh

mov ah,02h

int 21h

mov dl, 0ah

mov ah,02h

int 21h

ret

code ends

end start

```
DOSBox 0.74, Cpu speed: 3000 cycles, Frameskip 0, Program: DEBUG
AX=0024 BX=0000 CX=007B DX=0016 SP=0000 BP=0000 SI=0000 DI=0000
DS=076C ES=075C SS=076B CS=0770 IP=0017
                                            NU UP EI PL NZ NA PO NC
0770:0017 03DA
                       ADD
                               BX,DX
AX=0024 BX=0016 CX=007B DX=0016 SP=0000 BP=0000 SI=0000 DI=0000
DS=076C ES=075C SS=076B CS=0770 IP=0019
                                            NU UP EI PL NZ NA PO NC
0770:0019 894702
                       MOU
                               [BX+02],AX
                                                                  DS:0018=000D
AX=0024 BX=0016 CX=007B DX=0016 SP=0000 BP=0000 SI=0000 DI=0000
DS=076C ES=075C SS=076B CS=0770 IP=001C
                                            NU UP EI PL NZ NA PO NC
0770:001C E80F00
                       CALL
-d ds:0000
076C:0000 32 16 70 6C 65 61 73 65-20 69 6E 70 75 74 20 61 076C:0010 20 6E 75 6D 62 65 72 3A-24 00 00 00 00 00 00 00
                                                            2.please input a
                                                             number:$.....
976C:9940 B8 6C 97 8E D8 BA 99 99-B4 9A CD 21 BB 99 99 8B
076C:0050 57 01 B6 00 B8 24 00 03-DA 89 47 02 E8 0F 00 BA 076C:0060 00 00 83 C2 02 B4 09 CD-21 B8 00 4C CD 21 B2 0D
                                                            W....$....G.....
976C:0070 B4 02 CD 21 B2 0A B4 02-CD 21 C3 B8 1C 27 50 FF
                                                            ... t..... t... 'P.
```

```
C:\CODE>XITI10.EXE
please input a number:
please input a number:
C:\CODE>
```

{崔文韬问}: 习题 11,编写程序实现,在显示器上显示全部标准和扩展 ASC 码((00~FF)字符,参考 p138 页例 4.33。

#### {刘玉年答}:

code segment

assume cs:code

start: mov cx,00ffh

al: mov bx,00ffh

sub bx,cx

mov dl,bl

mov ah, 2h

int 21h

loop al

mov ax,4c00h

int 21h

code ends

end start

```
:\CODE>XITI11.EXE
       !98_1+++* !"#$%&'()*+,-./0123456789:;<=>?@ABCDEFG
             jklmnopgrstu∨wxyz{¦}~∆Çüéâ
{崔文韬问}: 习题 12,编程实现,从键盘输入一个 10 进制数字 0~9,查表求键入数字的七段代码,存入
DL中,并在键入数字之前,显示提示信息"Please input a number:"。参考 P138 页 4.34。
{刘玉年答}:
data segment
table db 0c0h,0f9h,0a4h,0b0h,99h,92h,82h,0f8h,80h,90h
list db 'please input a number:','$'
data ends ;共阳极
code segment
assume cs:code,ds:data
start: mov ax, data
mov ds,ax
mov dx, offset list
```

mov ah, 9h

mov ah,01h

sub al, '0'

and ah, 0

add bx,ax

int 21h

code ends

end start

mov dl, [bx]

mov ax, 4c00h

mov bx, offset table

int 21h

int 21h

```
AX=096C BX=0000 CX=0051 DX=000A SP=0000 BP=0000 SI=0000 DI=0000
DS=076C ES=075C SS=076B CS=076F
                                 IP=000A NU UP EI PL NZ NA PO NC
076F:000A CD21
                      INT
please input a number:
AX=096C BX=0000 CX=0051 DX=000A SP=0000 BP=0000 SI=0000 DI=0000
DS=076C ES=075C SS=076B CS=076F IP=000C NU UP EI PL NZ NA PO NC
076F:000C B401
                      MOU
                             AH.01
-p
AX=016C BX=0000 CX=0051 DX=000A
                                 SP=0000 BP=0000 SI=0000 DI=0000
DS=076C ES=075C SS=076B CS=076F
                                 IP=000E
                                          NU UP EI PL NZ NA PO NC
976F:000E CD21
                      INT
                              21
-p
AX=0136 BX=0000 CX=0051 DX=000A SP=0000 BP=0000 SI=0000 DI=0000
DS=076C ES=075C
                SS=076B CS=076F
                                 IP=0010 NU UP EI PL NZ NA PO NC
076F:0010 BB0000
                      MOU
                             BX,0000
```

```
AX=4C00 BX=0006 CX=0051 DX=0082 SP=0000 BP=0000 SI=0000 DI=0000
DS=076C ES=075C SS=076B CS=076F IP=001F NU UP EI PL NZ NA PE NC
076F:001F CDZ1 INT Z1
-p
Program terminated normally
--
```

{崔文韬问}: 习题 17, 已知数 A=9876, 数 B=6543, 编程求两数之和。

{杨本栋答}:

data segment

a0 dw 9876

b0 dw 6543

sum dw 2 dup(0); 保存结果和进位

data end

code segment

assume cs: code, ds: data

main: mov ax, data

mov ds, ax

mov ax, a0

add ax, b0

mov sum, ax;保存结果到 sum 中

jnc stop; 无进位 跳转

mov sum[1],01h; 有进位

stop: mov ax, 4c00h

int 21h

code end

end main

{崔文韬答}: 源代码直接复制黏贴过来就可以了。你下面的代码有好几处明显错误: data end, code end。

{崔文韬问}: 习题 13,某一个学生的英语成绩已经存放在 BL 中,如果低于 60 分,则显示 F,如果高于或者等于 85 分,则显示 G,否则显示 P,试编写完整的汇编程序实现该功能。参考流程图图 4.8。

```
{杨本栋答}: 源代码如下:
data segment
pass db 'P', 0dh, 0ah, '$'
fail db 'F', 0dh, 0ah, '$'
good db 'G', 0dh, 0ah, '$'
data ends
code segment
assume cs:code,ds:data
main: mov bl,75
cmp bl,60
jb fail get
cmp b1,85
jae good get
mov ax, seg pass
mov ds,ax
mov dx, offset pass
jmp display
fail get:
mov ax, seg fail
mov ds,ax
mov dx, offset fail
jmp display
```

```
good_get:
mov ax,seg good
mov ds,ax
mov dx,offset good
display:
mov ah,9
int 21h
stop:
mov ax,4c00h
int 21h
code ends
```

end main

已经进行过编译链接 但在 debug 中遇到了问题:出现了 File not found 的提示(见下图)。重新编译链接和建一个新文件都是这样。把代码拷进之前的一个文件中,重新编译链接再调试就没问题了,没想明白为什么?

{崔文韬答}: 是在虚拟机里进行的实验吧? 我试验了一下,没有你说的现象? 提示: debug 之前先输入 dir 命令,查看当前文件夹下是否存在先前生成的可执行文件,例如 displaygrades.exe。 file not found 说明当前目录下不存在该文件。

上面程序有问题, 我标记了一下。在检查一下。

Dos 文件系统中,文件名长度有显示,不能超过 8 个字符,你的文件名太长了,文件名长度小于等于 8 即可。

{杨本栋答}: 之前在 AL 中存的成绩,发上来之后发现要求是 BL 存成绩,改了一下没改全。

那个问题还是没解决,dirdir命令显示有这个文件。我之前还是可以的,昨天晚上出现的问题,之前建立的没有问题,新建的都不行。

```
m 命令提示符 - debug displaygrades.exe
                                                                                                                                        _ 🗆 ×
Definitions File [nul.def]:
LINK: warning L4021: no stack segment
C:\Assemble\Code>DIR
Volume in drive C has no label.
Volume Serial Number is 7053-7278
 Directory of C:\Assemble\Code
2016-04-22
2016-04-22
                     19:05
                     19:05
                                      (DIR)
2016-04-20
2016-04-21
2016-04-21
                    21:37
21:11
21:26
                                                          444 01.asm
                                                          514 chengjidengji.asm
518 displaygrades.asm
                                                         516 displaygrades.asm

580 displaygrades.exe

178 displaygrades.obj

330 hello.asm

518 xiti17_1.asm

580 xiti17_1.exe

173 xiti17_1.obj

148 xiti17_2.asm
016-04-22
016-04-22
2016-03-04
2016-04-21
2016-04-21
2016-04-21
                     15:35
21:24
21:28
21:28
2016-04-21
                     20:22
                                              3,983 bytes
1,501,491,200 bytes free
                         10 File(s)
                             Dir(s)
::\Assemble\Code>debug displaygrades.exe
ile not found
```

{崔文韬问}: 习题 14,在 table 开始的内存字节单元中,存放了 12 个带符号数,试编写完整的汇编程序统 计其中正数、负数和零的个数,分别存入 plus, neg 和 zero 单元中。参考例 3.92。

```
{刘玉年答}:
data segment
table db 12h,78h,89h,13h,0f1h,00h,93h,32h,00h,0d3h,46h,0a1h
plus db ?
nege db ?
zero db ?
data ends
code segment
assume cs:code,ds:data
start: mov ax, data
mov ds, ax
mov ax,0
mov bx,0
mov cl,0ch
and ch,00h
mov si, offset table
a0: mov al, [si]
cmp al,00h
je al
test al,80h
jz a2
```

```
inc bh
jmp a3
a1: inc bl
jmp a3
a2: inc ah
jmp a3
a3: inc si
loop a0
mov [plus],ah
mov [nege],bh
mov [zero],bl
mov ax,4c00h
int 21h
code ends
end start
```

## -d ds:0000 076C:0000 12 78 89 13 F1 00 93 32-00 D3 46 A1 05 05 02 00

{崔文韬问}: 习题 15,在内存 buff 开始的单元中,存有一串数据,58,75,36,42,89,试编写程序找出其中的最小值存入 min 单元,并将这个数显示在屏幕上。参考例 4.38.。

### {杨本栋答}:

code segment

mov bx,1

stack segment stack
dw 64 dup(?)
stack ends
data segment
buff db 58,75,36,42,89
min db ? ;存最小值
data ends

assume cs:code,ds:data start: mov ax,data mov ds,ax mov cl,4;循环次数 数字个数减1 mov al,buff;

```
loop1:
cmp al,buff[bx];buff[bx]比当前最小值大?
jl next; 是, 转 next
mov al, buff[bx]; 当前值为最小值
next:
inc bx
dec cl
jnz loop1
mov min, al;最小值存入 min
dis dec: ;以十进制形式显示最小值
mov ah, 0
mov bl, 10
div bl ;商存al
mov bl,ah;余数存bl
add al,30h;商转换为 ASCII
mov dl, al;显示商,即十位数
mov ah,2
int 21h
add bl,30h;余数转换为 ASCII
mov dl,bl;显示余数,即个位数
mov ah, 2
int 21h
mov ax, 4c00h
int 21h
code ends
end start
```

{崔文韬问}: 习题 16, 内存中有一组无符号字节数据, 要求编程按从小到大的顺序排列。参考例 4.40。

{崔文韬问}: 习题 18, 某班有 20 个同学的微机原理成绩存放在 list 开始的单元中,要求编程先按从高到低的次序排列好,在求出总分和平均值,分别存放到 sum 和 aver 开始的单元中。

{崔文韬问}: 习题 19,编程将后跟\$符的字符串"Go to school."中的小写字母都改成大写字母。提示: 小写字母比大写字母的 asc 码大 20h,如'A'=41h,'a'=61h。

### {杨本栋答}:

stack segment stack
dw 64 dup(?)
stack ends
data segment
buff db 'Go to School'
count equ \$-buff
data ends

code segment

assume cs:code,ds:data

start:

mov ax, data

mov ds,ax

mov cl, count;字符串长度

mov bx,0;基地址为0

loop1:

mov al, buff[bx]

cmp al,61h;<61h

jl next;不是小写字母

cmp al,7ah;>7ah?

jg next;不是小写字母

sub al,20h;是小写字母,改为大写

mov buff[bx],al;存入原位置

next:

inc bx;基址加1

dec cl;字符长度减一

jnz loop1

mov ax,4c00h

```
0B45:0003 8ED8
                                                           MOU
                                                                               DS,AX
 p
                     BX=0000
                                            CX = 00B6
                                                                  DX=0000 SP=0080
                                                                                                               BP=0000 SI=0000 DI=0000
AX=0B44
DS=0B44 ES=0B2C
0B45:0005 B10C
-d ds:0000
1B44:0000
                                                                                         IP=0005
                                            SS=ØB3C
                                                                 CS = ØB45
                                                                                                                 NU UP EI PL NZ NA PO NC
                                                           MOU
                                                                                                                                                       74 6F 20 53 63-68 6F 6F 6C 00
8E D8 B1 0C BB-00 00 8A 87 00
7A 7F 06 2C 20-88 87 00 00 43
4C CD 21 20 75-05 E8 3F 09 EB
41 74 1E 4E EB-1B 2E 88 07 3C
56 91 01 43 E8-08 0A 73 C5 AC
4E 2E 89 36 4C-91 2E C6 07 00
8B 1D 8D 36 5F-91 2E 80 3C 2F
                          47 6F
B8 44
7C ØA
E9 B8
                                         20
0B
3C
00
0B44:0000
0B44:0010
0B44:0020
                                                                                                                                   00
3C
C9
                                                                                                                                           00
                                                                                                                                           61
75
                                                                                                                            FE
                                                                                                                           26 2E F6
3D 75 06
2E 88 07
2E 89 1E
74 36 2E
0B44:0030
                          06 56 91
2E 80 0E
0B44:0040
0B44:0050
                          43 EB BE
5B 91 26
0B44:0060
0B44:0070
Program terminated normally
-d ds:0000
0B44:0000 47 4F 20 54 4F 20
                                                                                                                                                        GO TO SCHOOL.... <a
'.<z., ... C..u
... L.! u.?.&..
.V.At.N....<=u.
                                                                20 53 43-48 4F 4F 4C 00
                                                                                                                            00 00 00
                          47 4F 20 54 4F 20 88 44 0B 8E D8 B1 7C 0A 3C 7A 7F 06 E9 B8 00 4C CD 21 06 56 91 41 74 1E 2E 80 0E 56 91 01 43 EB BE 4E 2E 89 5B 91 26 8B 1D 8D
                                                                                                     8A 87
00 00
3F 09
88 07
73 C5
C6 07
                                                                                                                                   3C 61
C9 75
2E F6
75 06
88 07
                                                                       0C
2C
20
                                                                              BB-00 00
20-88 87
75-05 E8
0B44:0010
0B44:0020
                                                                                                                            00
FE
                                                                                                                    00
43
EB
                                                                                                                            26
3D
2E
2E
74
                                                                                             E8
2E
ØA
0B44:0030
                                                              1E 4E EB-1B
01 43 E8-08
89 36 4C-91
8D 36 5F-91
0B44:0040
0B44:0050
                                                                                                                    3C
AC
                                                                                                                                                        ...U..C..s...
C..N..6L....
[.&...6_...</t6.
0844:0060
                                                                                              2E
2E
                                                                                                                     00
                                                                                                                                   89
                                                                                                                                           1E
2E
                                                                                                             3C
0B44:0070
                                                                                                     80
```

{崔文韬问}: 习题 20,编程将存放在 al 中的无符号二进制数,转换为 16 进制数,再转换为 asc 码并显示在屏幕上。参考例 4.43。

{崔文韬问}: 习题 21,将 bx 中的 16 进制数 (<9999) 转换成 4 位压缩 BCD 数,存入 cx 中。参考例 4.44。

{陈志坤问}: 老师,虚拟机正确编译链接完,运行后出现这一堆乱码乱码怎么回事?把你源代码贴上来我看看。

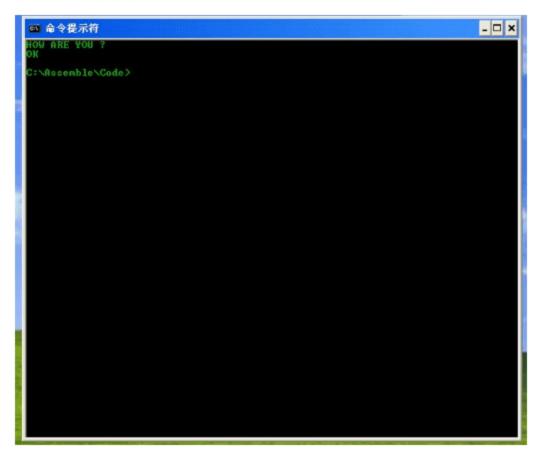
ppt 上的例子, 能正常通过编译链接, 代码应该没有问题, 可能是虚拟机的原因? 不是用 dosbox——



```
D
      SEGMENT
   D1 DB'HOW ARE YOU ?',0DH,0AH,'$'
   D2 DB'OK', ODH, OAH, '$'
   D
       ENDS
   code SEGMENT
       ASSUME CS:code, DS:D ;说明代码段、数据段
   BG: MOV AX,D
      MOV DS, AX
      MOV AH,9
      INT 21H
      MOV AH,8
                  ;不显示方式读一字符到AL
      INT 21H
      CMP AL, 'Y'
      JNE NEXT
      LEA DX,D2
      MOV AH,9
       INT 21H
18 NEXT: MOV AH, 4CH
       INT 21H
   code ENDS
21 END BG
```

你的源代码有问题,自己好好看看,是不是漏了一行??? 编程是个细致活^\_^。加油!!!分析一下,按照你上面写的源代码,程序打印的内容是否正确或者执行过程是怎样的?如何通过 debug 验证一下??我在虚拟机里实验了,没有问题。

噢噢, 好的我再看看。谢谢老师



{陈志坤答: }示例验证:





之前虚拟机乱码应该是我自己代码有问题。。。

你上面贴的代码里少了一行,取字符串的偏移量 mov dx,offset d1。

{刘玉年问}: 在定义堆栈段时: stack segment stack......后面这个组合类型 stack, 到底能不能省略呢?课本上一直在强调不能省略,但是没说为什么。而课件是又说可以省略,只是影响 ss 段寄存器值得装入。

(2) 若在段定义伪指令的组合类型中,未选用"STACK"参数项,或在程序中要调换另一个堆栈段,可用类似于DS,ES的装入办法,且需几条指令来实现对SS和SP的装入。例如:

STACK1 SEGMENT
ST DW 50H DUP(?)
TOP EQU LENGTH ST; 堆栈的长度
STACK1 ENDS
:
CODE SEGMENT
:
MOV AX, STACK1
MOV SS, AX
MOV SP, OFFSET TOP

上述示例中,假设STACK1段是程序中要使用的堆栈段(50H个字),那么TOP就是该堆栈的初始堆栈顶部。用前两条指令把堆栈段的段基值装入SS后,紧接着必须用一条指令初始化堆栈指针SP(在示例中(SP)=100H)。中间不要插入另外的指令。

{崔文韬答}:可以省略。按照课本要求,不省略 stack 字段,代码更简洁,使用堆栈更方便,编译连接后也不会出现 warning: no stack segment。警告。实验代码如下:

;加入 stack 字段,不需要需要在代码段中完成堆栈的初始化,即绑定 ss:sp

assume cs:code,ss:stack

stack segment stack

db 16 dup (255) ;为了清除地观察堆栈段位置,初始化为 255.

stack ends

code segment

start:

mov ax,12

mov bx,13

mov cx,14

push ax

push bx

push cx

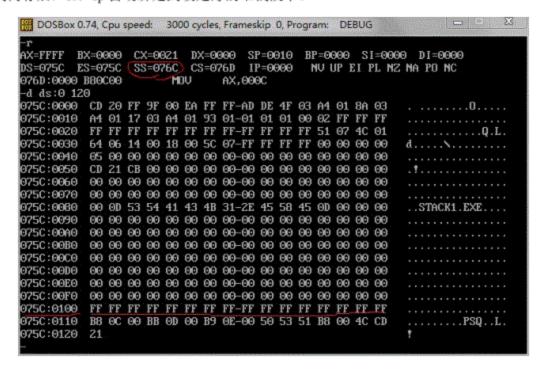
mov ax,4c00h

int 21h

code ends

end start

编译连接后, debug 该程序, 使用 d ds:0 120 查看整个内存中程序的存在形式。截图如下:程序加载到内存后, ss: sp 自动绑定到设定好的堆栈段中。



如果不加 stack 字段,则需要在代码段中完成 ss 和 sp 的绑定,同时编译连接时会出现 warning: no stack segment 警告信息。实验代码如下:

```
;省略 stack 字段,需要在代码段中完成堆栈的初始化,即绑定 ss:sp assume cs:code,ss:stack stack segment db 16 dup(255) ;给清楚看到堆栈位置,初始化为 255 stack ends
```

code segment

start:

mov ax, stack ;完成 ss 和 sp 的绑定,如果没有这三行代码,将无法正确使用 push 和 pop 指令 mov ss,ax

mov sp,16

mov ax, 12

mov bx,13

mov cx,14

push ax

push bx

mov ax,4c00h
int 21h
code ends
end start

编译连接程序后,会出现警告信息。实验截图如下:出现 warning 警告。

```
DOSBox 0.74, Cpu speed: 3000 cycles, Frameskip 0, Program: DOSBOX
XITI5
                               712 19-04-2016
                                                9:15
         ASM
                            1,292 19-04-2016
XITI6
         asm
                                                9:35
                              808 19-04-2016
XITI7
         ASM
                                               9:36
                              505 19-04-2016
                                               9:22
SITIX
         asm
XITI9
         ASM
                              971 21-04-2016 8:59
   41 File(s)
                           20,261 Bytes.
                     262,111,744 Bytes free.
    2 Dir(s)
C:\CODE>ml stack.asm
Microsoft (R) Macro Assembler Version 6.11
Copyright (C) Microsoft Corp 1981-1993. All rights reserved.
Assembling: stack.asm
Microsoft (R) Segmented Executable Linker Version 5.31.009 Jul 13 1992
Copyright (C) Microsoft Corp 1984-1992. All rights reserved.
Object Modules [.obj]: stack.obj
Run File [stack.exe]: "stack.exe'
List File [nul.map]: NUL
Libraries [.lib]:
Definitions File [nul.def]:
LINK: warning L4021: no stack segment
C:\CODE>
```

使用 debug 加载调试程序, 截图如下:

```
DOSBox 0.74, Cpu speed: 3000 cycles, Frameskip 0, Program: DEBUG
AX=FFFF BX=0000 CX=0029 DX=0000 SP=0000 BP=0000 SI=0000 DI=0000
DS=075C ES=075C SS=076B CS=076D IP=0000 NV UP EI PL NZ NA PO NC
076D:0000 B86C07 TÜV AX,076C
-d ds:0 128
975C:0050
975C:9969   99 90 90 99 99 99 99-99 99 99 99 99 99 99 99
...STACK.EXE.....
975C:0110 B8 6C 07 8E D0 BC 10 00-B8 0C 00 BB 0D 00 B9 0E
975C:0120 00 50 53 51 B8 00 4C CD-21
                            .PSQ..L.†
```

程序加载后,ss: sp 为 076B: 0000,并没有指向我们开辟的堆栈段中。使用 t 命令执行,代码段中的三条堆 栈设置指令后,实验截图如下:

X≃976C	BX=00	900	C	<b>Հ</b> ≃00	929	D	<b>ζ=0</b> (	900	SI	<sup>0</sup> =00	010	$_{\rm B1}$	P=Θ(	900	S	=000	9 1	0=10	$\theta\theta\theta$		
)S=075C	ES=0	75C	S	S=07	76C	CS	3=07	76D	$\mathbf{n}$	=0	008		W I	JP I	EI I	PL NZ	NA	PO	NC		
976D:0008	B800	000			H	JU		ńΧ,	000	ЭC											
d ds:0 1	Z8																				
975C:0000	CD	20	$\mathbf{F}\mathbf{F}$	9F	<b>60</b>	EΑ	$\mathbf{F}\mathbf{F}$	FF-	-AD	DE	4F	$\omega$	A4	01	8A	03				.0	
975C:0010	<b>A4</b>	01	17	03	<b>A4</b>	01	93	01-	01	$\Theta 1$	$\Theta 1$	00	ØŻ.	$\mathbf{F}\mathbf{F}$	FF	FF					
975C:0020	FF	FF	$\mathbf{F}\mathbf{F}$	$\mathbf{F}\mathbf{F}$	$_{\rm FF}$	$\mathbf{F}\mathbf{F}$	$\mathbf{F}\mathbf{F}$	FF-	·FF	$\mathbf{F}\mathbf{F}$	$\mathbf{F}\mathbf{F}$	$\mathbf{F}\mathbf{F}$	51	67	F1	49				Q.	. I
975C:0030	A4	Θ1	14	60	18	00	5C	07-	-FF	$\mathbf{FF}$	$\mathbf{F}\mathbf{F}$	FF	ΘΘ	.00	00	99			١		
975C:0040	05	60	00	99	00	00	00	00	-00	60	99	90	66	00	00	00					
975C:0050	CD	<b>Z1</b>	CB	99	00	ΘΘ	99	00-	-00	90	<b>60</b>	99	ΘΘ	00	90	00	. †				
975C:0060	199	60	60	<b>60</b>	00	00	90	00	00	60	99	99	ΘΘ	00	99	99					
975C:0070	100	60	00	99	00	00	99	00	-00	66	99	00	100	99	00	00					
975C:0080	90	ΘD	53	54	41	43	<b>4B</b>	ZE-	45	58	45	OD.	90	00	90	90	:	STAC	K.E>	Œ	
975C:0090	00	60	99	99	00	00	00	00	-00	60	90	8	99	99	99	00					
975C:00A0	00	00	00	00	00	00	00	00	-00	60	00	<b>00</b>	00	00	00	00					
975C:00B0	00	60	00	00	00	00	90	00	-00	00	00	90	00	00	00	00					
975C:00C0	90	00	60	99	99	00	<b>9</b> 0	99	-00	ΘΘ	60	99	ΘΘ	00	<b>9</b> 0	90					
975C:00D0	00	60	<b>60</b>	00	00	99	00	00	-00	60	99	90	00	00	99	00					
975C:00E0	00	60	00	99	00	00	90	00	-00	60	99	99	99	99	00	00					
975C:00F0	00	ΘΘ.	99	<b>60</b>	00	00	90	00	-00	90	00	00	99	00	99	75					.u
975C:0100	FF	$\mathbf{F}\mathbf{F}$	$\mathbf{F}\mathbf{F}$	$\mathbf{F}\mathbf{F}$	$\mathbf{F}\mathbf{F}$	$\mathbf{F}\mathbf{F}$	6C	07-	-00	00	60	00	60	67	114	.01			1	m.	
975C:0110		60	65	8E	DΘ	BC	10	00	B8	$\Theta$ C	00	BB	OD	00	B9	OE	. 1				
975C:0120	00	50	53	51	B8	00	<b>4</b> C	CD-	-21								.PS	3Q	L. !		

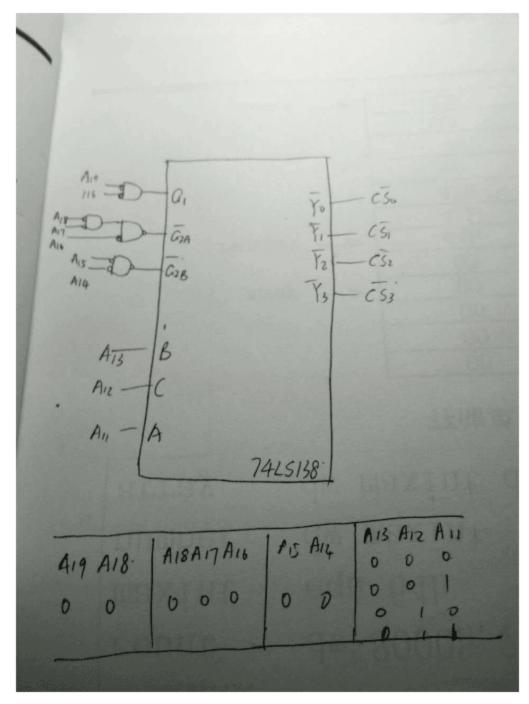
经过三条指令完成对 ss 和 sp 的设置后,现在 ss 和 sp 指向了 076c 和 0010h,是我们在系统中开辟的堆栈区域。

{王浩问}:LOOP A0; MOV [DI],BL 其中 A0 为某一代码段, DI 为数据的指针,后面的 MOV 语句是循环的结束标志吗?是的话为什么能起到中断作用?谢谢老师 o(^o^)o

{崔文韬答}:mov 指令不是循环结束标志,loop 循环操作结束是受 cx 的数值控制的。循环结束与中断没有关系。我觉得你应该是有其他问题。你可以把你的问题完整的叙述以下。

# 第五章 存储器

{崔文韬问}:课后习题 15,在一个有 20 位地址线的系统中,采用 2KX4 的 SRAM 芯片构成容量为 8KB 的 8 位存储器,要求采用全译码方式,请画出该存储器系统的示意图,并回答:共需要 (8) 块 RAM 芯片,必须将地址 (A0)~(A10)连接到每个存储器芯片上,并用地址线 (A11)~(A19)作为地址译码器的输入,需要译码器产生 (4)个片选信号。(参考图 5.19 和图 5.21){郑颖改}:



{崔文韬问}: 74LS138译码器还有输入D引脚???

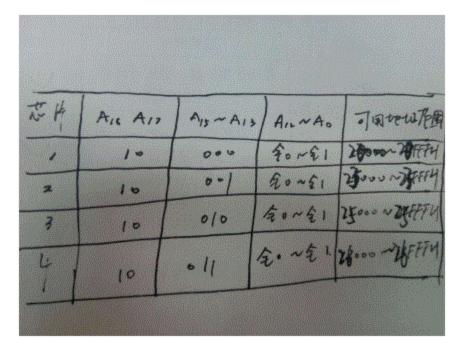
{李万里答}: 2K 等于 2 的 11 次方, 并联的 SRAM 地址线为 A0~A10,使用全译码法, A11~A19 为地址译码输入。

{崔文韬问}:课后习题 16,对于图 5.22 的部分译码方法,若将存储器改为 8KX8 位的 6264EPROM 芯片,译码仍 然采用 74LS138,参与译码的地址线仍是 A0~A17,试参考改图设计出新的译码方案,并列出一组连续的可用地址范围。

{郑颖改}:

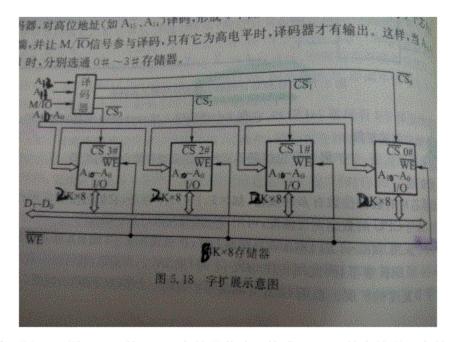
{崔文韬答}:请重新做这题,仔细看清题目要求,参与地址译码的是 A17~A0

### {李万里答}:

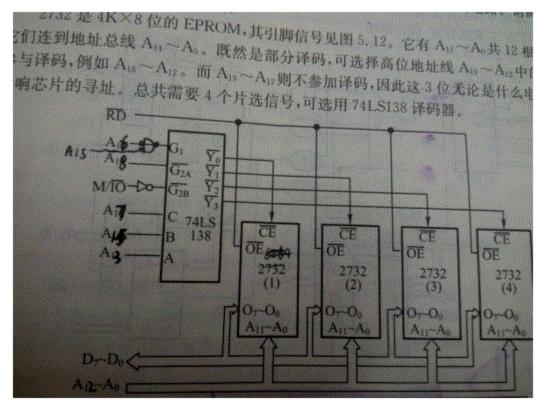


{崔文韬问}:课后习题 17,用若干 2KX8 的 RAM 芯片,扩展成 8KX8 的存储器,画出扩展后的存储器示意图,参考例 5.3。

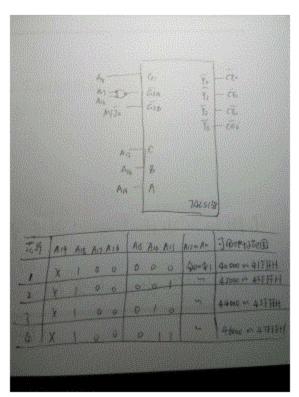
## {郑颖答}:



{崔文韬问}:课后习题 18,用 8KX8 的 RAM 存储器芯片,构成 32KX8 的存储器,存储器的起始地址为 18000H,要求各存储器芯片地址连续,用 74LS138 作为译码器,系统中只用到了地址总线 A18~A0,采用 部分译码法设计译码电路。试画出硬件连线图,并列表说明每块芯片的地址范围,参考例 5.7. {郑颖答}:



{崔文韬答}: 请重新做一下这题,好像不正确呀??? {郑颖改}:



第六章 IO 接口和并行接口芯片 8255A

{崔文韬问}: 课后习题第2题

{刘一萱答}: (1) 在接口电路中, CPU 与外设传送的信息(包括数据信息, 状态信息和控制信息)分别进入不同的寄存器, 这些寄存器和它们的控制逻辑统称为 I/O 端口。

(2) 数据端口, 状态端口, 命令端口。

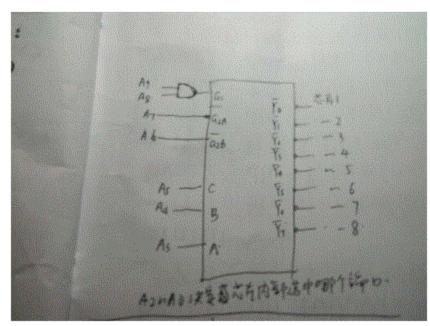
- (3) 存储器映象寻址方式和 I/O 指令寻址方式。
- (4) 8086/8088CPU常用 I/O 指令寻址方式。

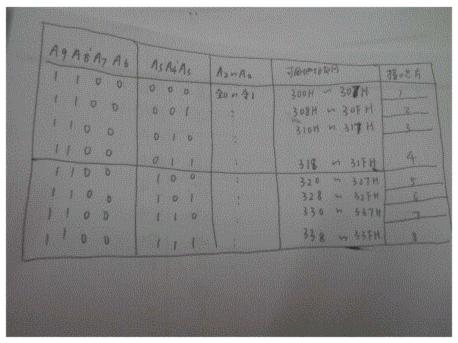
{崔文韬问}: 课后习题第3题

{刘一萱答}: CPU 与外设间的数据传送方式主要有三种:程序控制方式,中断方式,DMA方式。

{崔文韬问}: 课后习题第6题

{郑颖改}:





{崔文韬答}: A8A9后接的逻辑电路正确吗? 其输出在 A9A8=11 时能是 1?

{崔文韬问}:课后习题第8题

{刘一萱答}: 8255A 具有三种基本的工作方式

方式 0: 基本输入输出方式,适用场合: 不需要用应答信号的简单输入输出场合。

方式 1: 选通输入/输出方式,适用场合: A,B口作为数据口,均可工作于输入或输出方式。

方式 2: 双向选通传送方式, 适用场合: 在主机和软盘驱动器交换数据时可采用。

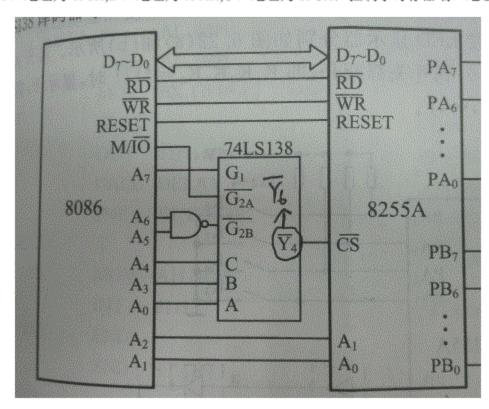
A口可工作于: 方式 0, 方式 1, 方式 2。B口可工作于: 方式 0, 方式 1.C口可工作于: 方式 0.

{崔文韬问}: 课后习题第9题

{郑颖答}: 都写入控制字寄存器。用 D7 位加以区分,方式控制字的 D7 位为 1,置位/复位控制字的 D7 位为 0。

{崔文韬问}:课后习题第10题

{何林松答}: A 口地址为 0F8H,B 口地址为 0FAH,C 口地址为 0FCH, 控制字寄存器端口地址为 0FEH。



当 A7A6A5 = 111, A4A3A0 = 110 时, (Y6 非) =0, 选中 8255A

{崔文韬问}:课后习题第11题

{张多睿答}: MOV DX,86H

MOV AL,10001010B

OUT DX,AL

{崔文韬问}: 课后习 题第 12 题

{于刚答}: MOV AL,00001001B

OUT 86H,AL;置 PC4 为高电平

MOV AL,00001010B

OUT 86H,AL;置 PC5 为低电平

MOV AL,00001101B

OUT 86H,AL;置 PC6 为高电平

MOV AL,00001100B

OUT 86H,AL;置 PC6 为低电平

{崔文韬问}:课后习题第15题

{于刚答}: MOV AL,90H

OUT 83H,AL;A口方式 0,输入,B口方式 0,输出

TEST\_LE: IN AL,80H;读A口

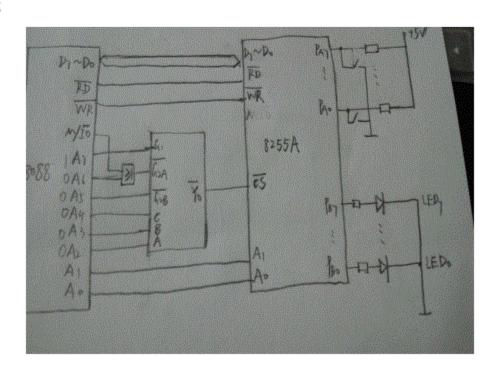
NEG AL;取反,使合上开关 led 亮

OUT 81H,AL;输出到B口

MOV CX, 16EAH

DELAY\_20S: LOOP DELAY\_20S

JMP TEST\_LE



{崔文韬问}: 课后习题第 16 题

{李万里答}:

DATA SEGMENT

TABLE DB 3fH,06H,5bH,4fH,66H,6dH,7dH,07H

DB 7fH,6fH,77H,7cH,39H,5eH,79H,71H

DATA ENDS

CODE SEGMENT

ASSUME CS:CODE, DS:DATA

MOVE AL,90H

OUT 63H,AL

IN\_PORTA:IN AL,60H

AND AL,0FH

MOV BF,OFFSET TABLE

XLAT

OUT 61H,AL

CALL DELAY

JMP IN PORTA

DELAY: MOV AH,4CH

INT 21H

CODE: ENDS

END START

## 第七章 可编程计数器定时器及应用

{崔文韬问}: 课后习题第一题

{梁皓答}: 一-8253 具有 3 个独立的 16 位计数器通道,每个计数通道均可以工作于 6 种工作方式

{崔文韬问}:课后习题第三题

{梁皓答}: (1) 写入控制字(2) 写入计数初值

{崔文韬问}: 课后习题第四题

{王金鑫答}: 将图 7-9 中的 74LS138 中的 Y4 改为 Y0 即可。

;通道0初始化

MOV AL,00110111B;方式3,BCD计数,初值2000

OUT 306H,AL

MOV AL,00H OUT 300H,AL MOV AL,20H OUT 300H,AL ;通道1初始化 MOV AL,01110100B;方式 2, 二进制计数, 初值 20000 MOV 306H,AL MOV AL,20H OUT 302H,AL MOV AL,4EH OUT 302H,AL ;通道2初始化 MOV AL,10110011;方式 1, BCD 计数, 初值 800 OUT 306H,AL MOV AL,00H OUT 304H,AL MOV AL,08H OUT 304H,AL {崔文韬问}: 课后习题第五题 {王金鑫问}: 如何分频? {王金鑫答}: 假设时钟五分频 时钟信号频率为 1MHz。 :通道0初始化 MOV AL,00110111B; 方式 3, BCD 计数, 初值 1000 OUT 43H,AL MOV AL,00H OUT 40H,AL kMOV AL,10H OUT 40H,AL ;通道1初始化 MOV AL,01110111B; 方式 3, BCD 计数, 初值 8000 MOV 43H,AL MOV AL,00H OUT 41H,AL MOV AL,80H

### 第八章 中断和可编程中断控制器 8259A

{崔文韬问}:课后习题第一题及第二题

{梁皓答}:一:中断是指计算机在执行正常程序的过程中,由于某些事件的发生,需要暂时中止当前程序的运行,转到中断处理程序去处理临时发生的事件,处理完之后又恢复到原来的程序的运行,这个过程叫做中断。

二:引起中断的原因或能发出中断请求的来源叫做中断源。8086分为两种中断源,一种是外部中断或硬件中断,另一种是内部中断或者软件中断。

{崔文韬问}: 课后习题第三题

{梁皓答}:从NMI引脚引入的是不可屏蔽中断,从INTR引脚引入的中断请求是可屏蔽中断。内部中断分为(1)外部中断(2)内部中断(3)溢出中断(4)软中断指令(5)断点中断

{崔文韬问}: 课后习题第四题

{梁皓答}:每类中断有一个入口地址需要 4 个字节储存 CS 和 IP, 256 类中断入口地址要占据 1k 字节, 他们存在内存 0000~003FFH。

{崔文韬问}: 课后习题第五题

{梁皓答}:除法错中断,单步中断

{王金鑫答}: 专用中断: 除法错中断,单步中断,NMI中断,断点中断,溢出中断。

00H,04H,08H,0CH,10H 开始的 4 个连续单元中。

20H,24H,28H,2CH,30H,34H,38H,3CH 开始的 4 个连续单元中。

{崔文韬问}: 课后习题第六题

{王金鑫答}:

10H	16
	00
12H	85
	04

{崔文韬问}: 课后习题第七题

{王金鑫答}: 中断类型号 10H。入口地址=D169:240BH。

曲洋答:入口地址: D169:240BH

{刘一萱问}: 入口地址是如何算的?

{崔文韬问}: 课后习题第八题

{王金鑫答}: 从高到低为

除法错, INT n、INTO

NMI

INTR

单步中断

{崔文韬问}: 课后习题第九题

{姚胜答}: IR2 和 IR5 同时提出中断请求时, 先响应优先级高的 IR2。在 IR2 的中断服务器中用 STI 指令开中断, 允许更高级的中断进入。

{崔文韬问}: 8259A 内部有哪些寄存器? 主要功能有哪些?

{姚胜答}: 中断请求寄存器 IRR: 用来存放从外部 IR7—IR0 引脚上引入的所有中断请求信号。

中断屏蔽寄存器 IMR: 用于存放中断屏蔽信号, 有选择地禁止某些设备请求中断。

中断服务寄存器 ISR: 用来保存当前正在处理的中断请求信号。

{崔文韬问}: 课后习题第 15 题

{张衷豪答}: ICW2 的编程设置如下:

MOV AL,00001000B

OUT 21H,AL

OCW1 的编程设置如下:

MOV AL,00111011B

OUT 21H,AL;允许中断设为 0,不允许则设为 1

{崔文韬问}: 课后习题第 16 题

{姚胜答}: (1) MOV AL,20H;OCW2的 EOI 命令

OUT 20H,AL;发EOI命令

(2) MOV AL,01100011B;OCW2的 SEOI命令, L2-L0=011(IR3)

OUT 20H,AL;将 IS3 请 0,结束 3 级中断

{崔文韬问}: 课后习题第17题

{张衷豪答}:

MOV AL,00001010B

OUT 0A0H,AL

IN AL,0A0H;获取中断请求寄存器 IRR 的内容

MOV AL,00001100B

266页有详细说明)

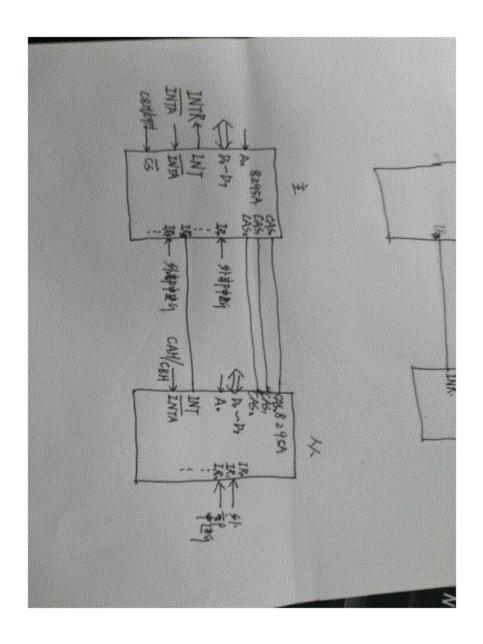
OUT 0A0H,AL

IN AL,0A0H;获取中断查询字

当中断查询字==1000 0010B 时,表示有中断请求,并且 IR1 优先级最高(终端查询字各位的信息于教材

{崔文韬问}: 课后习题第 18 题

{张衷豪答}:



# 主片初始化:

MOV AL,00011001B

OUT 0C8H,AL;初始化 ICW1

MOV AL,00110000B

OUT 0C9H,AL;初始化ICW2

MOV AL,00001000B

OUT 0C9H,AL;初始化 ICW3

MOV AL,00010001B;初始化 ICW4

OUT 0C9H,AL

MOV AL,11100110;允许 IR0,IR3,IR4 触发中断

OUT 0C9H,AL

从片初始化:

MOV AL,00011001B

OUT 0CAH,AL

MOV AL,40H

OUT 0CBH,AL

MOV AL,00000011B

OUT 0CBH,AL

MOV AL,00000001B

OUT 0CBH,AL

MOV AL,11111001; 允许 IR1 和 IR2 中断

{崔文韬问}: 课后习题第20题

{张衷豪答}:

MOV AX,2000H

MOV DS,AX

MOV DX,3600H

MOV AX,2544H

INT 21H

## 附录: 课本改错

{崔文韬答}:课本 P143 页,例 4.38,在一串给定个数的数据中寻找最大值,存放到 MAX 存储单元中。课本所给答案有错误,正确方法如下:

assume cs:code,ss:stack,ds:data

data segment

buf dw 3200h, 1234h, 4832h, 5600h

count equ (\$-buf)/2

max dw ?

data ends

stack segment stack

stapn db 100 dup(?)

top equ length stapn

stack ends

code segment

start:

mov ax, data

```
mov ds,ax
```

mov cx, count-1

lea bx,buf

mov ax, [bx]

again: inc bx

inc bx

cmp ax, [bx]

jge next

mov ax, [bx]

next: loop again

mov max,ax

mov ax,4c00H

int 21h

code ends

end start

还有其他方法可以实现该功能, 欢迎同学提供答案。