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 1 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:

```
HELLO
         OBJ
                              114 15-03-2016 21:20
                              633 03-03-2016 16:14
JIAFA
         ASM
   12 File(s)
                            6,209 Bytes.
    2 Dir(s)
                     262,111,744 Bytes free.
C:\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 EI PL NZ NA PO NC
                                   [BX+SI],AL
0740:0100 0000
                                                                         DS:0000=CD
                         ADD
0740:0100 mov al,b4
0740:0102 add al,c7
0740:0104
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
                                                  NV UP EI PL NZ NA PO NC
0740:010Z 04C7
                          ADD
                                  AL,C7
 ·t
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
                                                 OU UP EI PL NZ NA PE CY
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) NV(Not Overflow)	
溢出 OF (Overflow)	OV		
方向 DF (Direction)	DN (Down)	UP(增量修改地址)	
中断 IF (Interrupt)	EI (Enable Interrupt)	t) DI (Disable Interrupt	
符号 SF (Sign)	NG (Negative)	PL (Plus) NZ (Non Zero)	
ு (Zero)	ZR (Zero)		
辅助进位(Auxiliary carry)	AC (Auxiliary carry) NA (Non		
奇偶 (Parity)	PE (Parity Even)	PO (Parity Odd)	
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 一次操作,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],'\$'
- 3. 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
- 2. 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。

- 1. 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]
- 2. 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?

- 1. mov ax,val[bx+di]
- 2. 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
         ASM
                              551 09-03-2016 16:15
                              137 29-02-2016
exam
         ASM
                              168 18-03-2016 10:08
EXAMPLE1 ASM
EXAMPLEZ ASM
                              188 23-03-2016
EXAMPLE3 ASM
                              231 24-03-2016 18:11
                              192 03-03-2016 13:36
FRAME5
         ASM
                             218 03-03-2016 15:49
FRAME6
         ASM
HELLO
                             335 03-03-2016 15:49
         ASM
         ASM
                             633 03-03-2016 16:14
   12 File(s)
                           5,060 Bytes.
                     262,111,744 Bytes free.
   2 Dir(s)
 :\CODE>debug
9740:0100 mov al,cl
0740:0102 mov ax,c.
0740:0104 mov [bx+100],3150
^ Error
9740:0104 mov word ptr [bx+100],3150
0740:010A
-d 0740:0100 0109
9740:0100 88 C8 89 CA C7 87 00 01-50 31
                                                                 .....P1
```

{崔文韬问}: 习题 6, 指出指令错误

- 1. mov dl,ax
- 2. mov 8650h,ax
- 3. mov ds,0200h
- 4. mov [bx],[1200]
- 5. mov ip,0ffh
- 6. 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

- 1. mov al,es:[bp]
- 2. 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}:

		MARKE			
	TIT	红	7	6 4	3
	ىلى	东	7	- =	学
A 24	C	34		45	
10		12		00	
B 43		FH		12	
4F		OF			
4F 4D	D	不確定			
50		不符定	10		
55	de =	不确定			
54	-) TIP	不确定			
44	[WI	不确定	02		
52	E	9/4			
	40	= 1 31	705		

{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

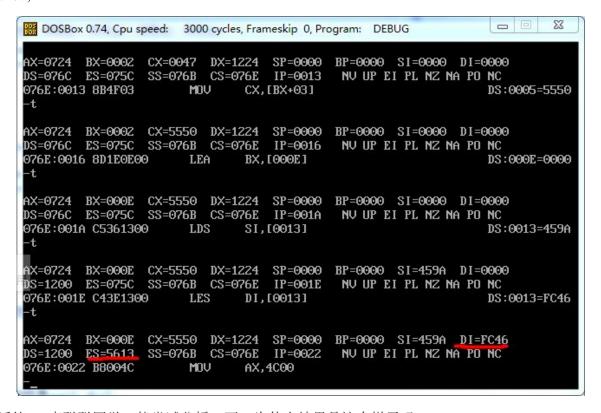
xchg dl,a;dl=24h,变量 a 对应内存空间数据变为 34h,10h

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



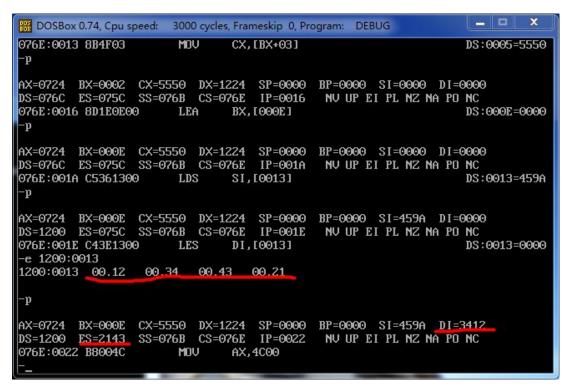
{崔文韬答}:李聪聪同学,能尝试分析一下,为什么结果是这个样子吗?

{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。

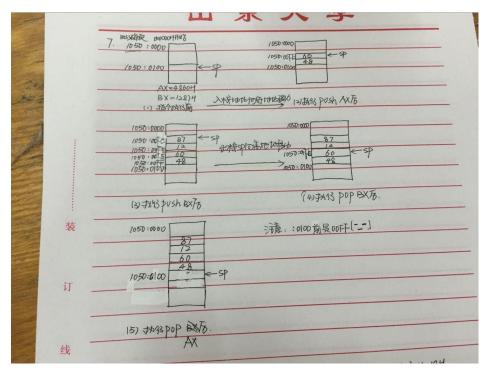
```
_ _ _
DOSBox 0.74, Cpu speed: 3000 cycles, Frameskip 0, Program: DEBUG
AX=0724
        BX=0002 CX=5550 DX=1224 SP=0000
                                           BP=0000 SI=0000 DI=0000
DS=076C ES=075C SS=076B CS=076E IP=0016
                                            NU UP EI PL NZ NA PO NC
076E:0016 BD1E0E00
                       LEA
                               BX,[000E]
                                                                 DS:000E=0000
p
AX=0724 BX=000E CX=5550 DX=1224
                                  SP=0000
                                           BP=0000 SI=0000 DI=0000
                                   IP=001A
                                            NU UP EI PL NZ NA PO NC
DS=076C ES=075C SS=076B CS=076E
076E:001A C5361300
                       LDS
                               SI,[0013]
                                                                 DS:0013=459A
AX=0724 BX=000E CX=5550 DX=1224 SP=0000
                                           BP=0000 SI=459A DI=0000
DS=1200 ES=075C SS=076B CS=076E
                                  IP=001E
                                            NU UP EI PL NZ NA PO NC
076E:001E C43E1300
                       LES
                               DI,[0013]
                                                                 DS:0013=0000
AX=0724
        BX=000E
                 CX=5550
                         DX=1224
                                  SP=0000
                                           BP=0000 SI=459A DI=0000
DS=1200 FS=0000
                 SS=076B CS=076E
                                  IP=0022
                                            NU UP EI PL NZ NA PO NC
076E:0022 B8004C
                       MOV
                               AX,4000
                 CX=5550 DX=1224
                                  SP=0000
                                           BP=0000 SI=459A DI=0000
AX=4C00 BX=000E
DS=1200 ES=0000
                 SS=076B CS=076E
                                   IP=0025
                                            NU UP EI PL NZ NA PO NC
076E:0025 CD21
                       INT
                               21
```

{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?

- 1. 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 ; 0001001000110100B

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

int 21h

code ends

end start

{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:

;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 0, 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
                                  AX,0001
076D:0000 B80100
                         MOV
-u cs:0 28
076D:0000 B80100
                         MOU
                                  AX,0001
076D:0003 BB0200
                         MOV
                                  BX,0002
                         MOV
                                  DX,0003
076D:0006 BA0300
                                  CX,0004
076D:0009 B90400
                         MOV
076D:000C 40
                          INC
                                  AX
                                  BX,AX
076D:000D 03D8
                         ADD
                                  DX,1
076D:000F D1EA
                         SHR
076D:0011 E2F9
                         LOOP
                                  0000
076D:0013 B8004C
                         MOV
                                  AX,4C00
076D:0016 CD21
                          INT
                                  21
076D:0018 46
                                  SI
                          INC
                                  [BP+06],DH
076D:0019 187606
                         SBB
076D:001C 894618
                         MOV
                                  [BP+18],AX
076D:001F 89561A
                                  [BP+1A],DX
                         MOV
076D:0022 B80400
                         MOV
                                  AX,0004
076D:0025 50
                                  AX
                          PUSH
076D:0026 OE
                          PUSH
                                  CS
076D:0027 E8A60A
                         CALL
                                  0AD0
 .
```

```
DOSBox 0.74, Cpu speed: 3000 cycles, Frameskip 0, Program: DEBUG
u cs:0 28
                             AX,0001
076D:0000 B80100
                      MOV
076D:0003 BB0200
                      MOV
                              BX.0002
                      MOV
                              DX,0003
076D:0006 BA0300
076D:0009 B90400
                      MOV
                              CX,0004
076D:000C 40
                      INC
                              AX
076D:000D 03D8
                      ADD
                              BX,AX
076D:000F D1EA
                      SHR
                              DX,1
076D:0011 E2F9
                      LOOP
                             000C
                             AX,4000
076D:0013 B8004C
                      MOV
                             21
076D:0016 CD21
                      INT
076D:0018 46
                      INC
                             SI
076D:0019 187606
                              [BP+061,DH
                      SBB
076D:001C 894618
                              [BP+18],AX
                      MOV
076D:001F 89561A
                      MOV
                              [BP+1A],DX
076D:0022 B80400
                      MOU
                             AX,0004
076D:0025 50
                      PUSH
                             AX
076D:0026 OE
                      PUSH
                              CS
076D:0027 E8A60A
                      CALL
                             OADO
-g 13
DS=075C ES=075C
                NU UP EI PL ZR AC PE NC
076D:0013 B8004C
                      MOV
                             AX,4C00
```

{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

4. mov bx,\$-LIST {胡玲答}:将现行地址-LIST 偏移量送到 bx 中储存

{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:

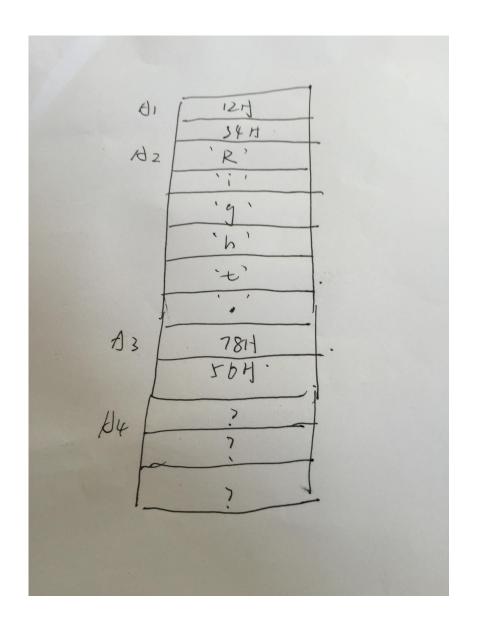
a1 db 12h,34h

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
                                          NV UP EI PL NZ NA PO NC
0770:0017 03DA
                     ADD
                             BX,DX
-p
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
                                          NV UP EI PL NZ NA PO NC
0770:0019 894702
                     MOV
                             [BX+021,AX
                                                             DS:0018=000D
-p
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
                                          NV UP EI PL NZ NA PO NC
0770:001C E80F00
                     CALL
                             00ZE
-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:$.....
076C:0040
         B8 6C 07 8E D8 BA 00 00-B4 0A CD 21 BB 00 00 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
076C:0070 B4 02 CD 21 B2 0A B4 02-CD 21 C3 B8 1C 27 50 FF
                                                        ...†.....†...'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

 $\{$ 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}:

code ends

end start

```
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
int 21h
mov ah,01h
int 21h
mov bx, offset table
sub al, '0'
and ah, 0
add bx,ax
mov dl, [bx]
mov ax, 4c00h
int 21h
```

```
BX=0000 CX=0051 DX=000A
                                  SP=0000 BP=0000 SI=0000 DI=0000
AX=096C
DS=076C ES=075C SS=076B CS=076F
                                  IP=000A
                                           NV UP EI PL NZ NA PO NC
                       INT
076F:000A CD21
                              21
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
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
                                           NV UP EI PL NZ NA PO NC
076F: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
                      MOV
                              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。

```
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 bl,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
```

{杨本栋答}: 源代码如下:

```
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。

```
■ 命令提示符 - debug displaygrades.exe
                                                                                                                                      _ 🗆 ×
efinitions File [nul.defl:
LINK : warning L4021: no stack segment
C:\Assemble\Code>DIR
Volume in drive C has no label.
Volume Serial Mumber is 7053-7278
Directory of C:\Assemble\Code
2016-04-22
2016-04-22
                    19:05
                    19:05
                                     (DIR)
                                                         444 01.asm
514 chengjidengji.asm
518 displaygrades.asm
2016-04-20
2016-04-21
2016-04-21
                    21:37
21:11
21:26
                                                         518 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-
016-03-04
016-04-21
016-04-21
016-04-21
016-04-21
2016-04-21
                                              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 a1
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}:

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

code segment
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

int 21h
code ends
end start

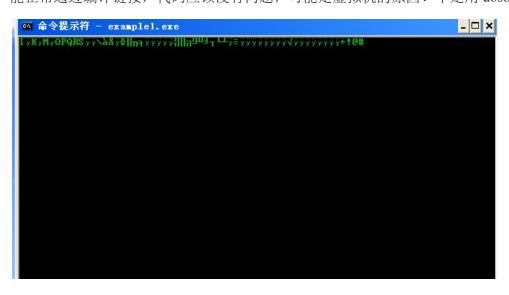
```
0B45:0003 8ED8
                                        MOU
                                                      DS,AX
 p
              BX=0000
                              CX=00B6
                                             DX =0000
                                                             SP=0080
                                                                            BP=0000 SI=0000 DI=0000
AX=0B44
                                                                              NU UP EI PL NZ NA PO NC
DS = 0B44
              ES = ØB2C
                              SS=0B3C
                                             CS = ØB45
                                                             IP=0005
0B45:0005 B10C
                                        MOU
d ds:0000
                                74 6F 20 53 63-68 6F
8E D8 B1 0C BB-00 00
7A 7F 06 2C 20-88 87
4C CD 21 20 75-05 E8
41 74 1E 4E EB-1B 2E
56 91 01 43 E8-08 0A
4E 2E 89 36 4C-91 2E
8B 1D 8D 36 5F-91 2E
0B44:0000
0B44:0010
0B44:0020
                      6F
44
0A
                            20
0B
                                                                           6C 00
87 00
00 43
                                                                                     00
00
                                                                                          00
3C
C9
                                                                     6F
                                                                                                00
                                                                                                        Go to School....
                                                                                                        B8
7C
                                                                                               61
75
                                                                      8A
                            3C
                                                                                     \mathbf{FE}
                                                                     3F 09 EB
88 07 3C
73 C5 AC
C6 07 00
80 3C 2F
                                                                                          2E F6
75 06
88 07
89 1E
36 2E
                                                                                     26
3D
2E
2E
74
B44:0030
                  E9
                       B8
                  06 56 91
2E 80 0E
0B44:0040
0B44:0050
                            BE
26
0B44:0060
0B44:0070
                       EB
4F 20
D8 B1
7F 06
CD 21
74 1E
91 01
2E 89
1D 8D
                                                                                                        53 43-48 4F 4F 4C
                                                                                     00 00 00
                      44 0B 8E
0A 3C 7A
B8 00 4C
                                                 ØC
2C
2Ø
                                                                          87
00
                                                                                00
43
EB
                                                                                     00
FE
                                                                                          3C
C9
                                                                                               61
75
F6
                  B8
                                                      BB-00
                                                                00
0B44:0010
                                                                      88
                                                      20-88
75-05
0B44:0020
                  70
                                                                 87
                                                                      00
                                                                          99
97
07
05
97
30
                                                                                     26
3D
2E
2E
74
                                                                                          2E
75
88
                  E9
                                                                E8
2E
ØA
0B44:0030
                            91
ØE
                                                      EB-1B
E8-08
                                                                                3C
AC
                                                                                               06
07
0B44:0040
0B44:0050
                 06
2E
                                                                      88
73
C6
                                                 4E
                                                                                                         .U.At.N....<=u.
                                                43
36
36
                       80
                                 56
                                                      4C-91
5F-91
                                                                 2E
2E
                                                                                                1E
2E
                                                                                                         BE 26
0B44:0060
                  43
                       EB
                                 4E
                                                                                00
                                                                                           89
                       91
                  5B
0B44:0070
                                 8B
                                                                      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。

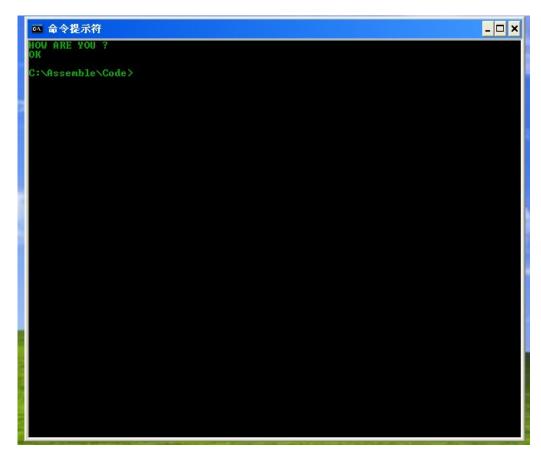
ppt 上的例子,能正常通过编译链接,代码应该没有问题,可能是虚拟机的原因?不是用 dosbox——



```
D
      SEGMENT
   D1 DB'HOW ARE YOU ?', ODH, OAH, '$'
   D2 DB'OK', ODH, OAH, '$'
       ENDS
   D
   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'
                     ;不等则转
      JNE NEXT
     LEA DX,D2
      MOV AH, 9
       INT 21H
18 NEXT: MOV AH, 4CH
       INT 21H
   code ENDS
21 END BG
```

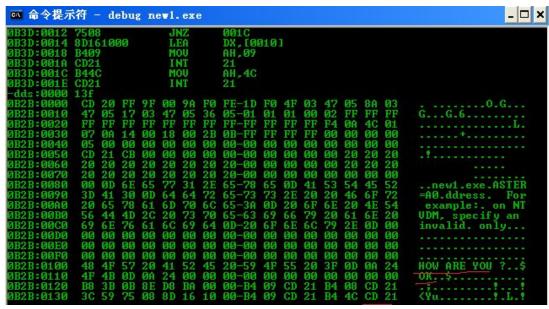
你的源代码有问题,自己好好看看,是不是漏了一行??? 编程是个细致活^_^。加油!!!分析一下,按照你上面写的源代码,程序打印的内容是否正确或者执行过程是怎样的?如何通过 debug 验证一下??我在虚拟机里实验了,没有问题。

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。

```
DOSBox 0.74, Cpu speed: 3000 cycles, Frameskip 0, Program: DEBUG
     BX=0000 CX=0021 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 B80C00
             MOV
                   AX,000C
-d ds:0 120
075C:0000 CD 20 FF 9F 00 EA FF FF-AD DE 4F 03 A4 01 8A 03
0750:0010
      A4 01 17 03 A4 01 93 01-01 01 01 00 02 FF
0750:0020
      FF 51 07 4C 01
                                      .......Q.L.
075C:0030 64 06 14 00 18 00 5C 07-FF FF FF FF 00 00 00 00
0750:0040
      CD 21 CB 00 00 00 00 00-00 00 00 00 00 00 00 00
0750:0050
0750:0060
      0750:0070
      00 0D 53 54 41 43 4B 31-2E 45 58 45 0D 00 00 00
075C:0080
                                    ..STACK1.EXE
0750:0090
      075C:00A0
075C:00B0
      0750:0000
      075C:00D0
      975C:00E0
      075C:00F0
075C:0100
      075C:0110
      B8 OC OO BB OD OO B9 OE-OO 50 53 51 B8 OO 4C CD
                                    ..........PSQ..L.
975C:0120
      21
```

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movss,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
AITI6
         ASM
                                              9:35
XITI7
         ASM
                             808 19-04-2016
                                              9:36
                             505 19-04-2016
                                              9:22
8ITIX
         ASM
PITIX
         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 PD NC
076D:0000 B86C07 TOU AX,076C
 DS=075C
  -d ds:0 128
 CD 21 CB 00 00 00 00 00-00 00 00 00 00 00 00 00
 075C:0050
                      0750:0060
 0750:0070

      6775C:00800
      00
      01
      53
      54
      41
      43
      4B
      2E-45
      58
      45
      01
      00
      00
      00
      00
      00
      00
      00
      00
      00
      00
      00
      00
      00
      00
      00
      00
      00
      00
      00
      00
      00
      00
      00
      00
      00
      00
      00
      00
      00
      00
      00
      00
      00
      00
      00
      00
      00
      00
      00
      00
      00
      00
      00
      00
      00
      00
      00
      00
      00
      00
      00
      00
      00
      00
      00
      00
      00
      00
      00
      00
      00
      00
      00
      00
      00
      00
      00
      00
      00
      00
      00
      00
      00
      00
      00
      00
      00
      00
      00
      00
      00
      00
      00
      00
      00
      00
      00
      00
      00
      00
      00
      00
      00
      00
      00
      00
      00
      00
      00
      00</t
                                                                                                                                              ..STACK.EXE.....
  975C:00C0
                        975C:00D0
                        975C:00E0
  975C:00F0
  0750:0100
 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:

1X=076C	BX=00	900	C	X=00	929	D	<=0 0	900	SI	P=00	910	BI	9=00	900	SI	[=0000	9	DI=000	90	
DS=075C	ES=0	75C	S	3=0	76C	CS	3=0	76D	11	P=00	908	1	I VI	JP I	ELI	L NZ	NA	PO NO	;	
976D:0008	B80	000			M	JV.		AX.	,000	9C										
-d ds:0 1	28																			
975C:0000	CD	20	FF	9F	00	EA	FF	FF-	-AD	DE	4F	03	A4	01	8A	03			0	
975C:0010	A4	01	17	03	A4	01	93	01-	-01	01	01	00	02	FF	FF	FF				
975C:0020	FF	FF	FF	FF	FF	FF	FF	FF-	-FF	FF	FF	FF	51	07	F1	49				.QI
975C:0030	A4	01	14	00	18	00	5C	07-	-FF	FF	FF	FF	00	00	00	00				
975C:0040	05	00	00	00	00	00	00	00-	-00	00	00	00	00	00	00	00				
975C:0050	CD	21	CB	00	00	00	00	00-	-00	00	00	00	00	00	00	00	.1			
975C:0060	00	00	00	00	00	00	00	00-	-00	00	00	00	00	00	00	00				
975C:0070	00	00	00	00	00	00	00	00	-00	00	00	00	00	00	00	00				
975C:0080	00	OD	53	54	41	43	4B	ZE-	-45	58	45	OD.	00	00	00	00		STACK	EXE	
975C:0090	00	00	00	00	00	00	00	00-	-00	00	00	00	00	00	00	00				
975C:00A0	00	00	00	00	00	00	00	00-	-00	00	00	00	00	00	00	00				
975C:00B0	00	00	00	00	00	00	00	00-	-00	00	00	00	00	00	00	00				
975C:00C0		00	00	00	00	00	00	00	-00	00	00	00	00	00	00	00				
975C:00D0	00	00	00	00	00	00	00	00	-00	00	00	00	00	00	00	00				
975C:00E0		00	00	00	00	00	00	00	-00	00	00	00	00	00	00	00				
975C:00F0		00	00	00	00										00	75				
975C:0100		FF	FF	FF	FF			07-							A4			1		. m
975C:0110		60	07					00		000	00	BB	OD.	00	B9	ΘE				
975C:0120	00	50	53	51	B8	00	4C	CD-	-21								.P	SQL	. 1	

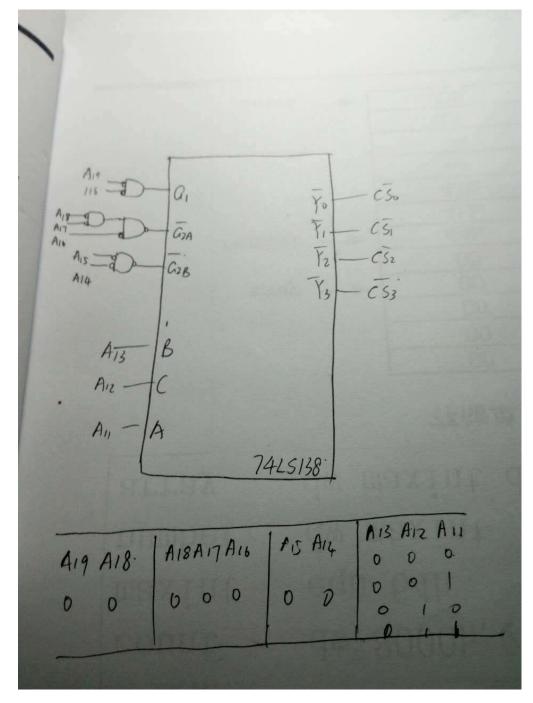
经过三条指令完成对 ss 和 sp 的设置后,现在 ss 和 sp 指向了 076c 和 0010h,是我们在系统中开辟的堆栈区域。

{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???

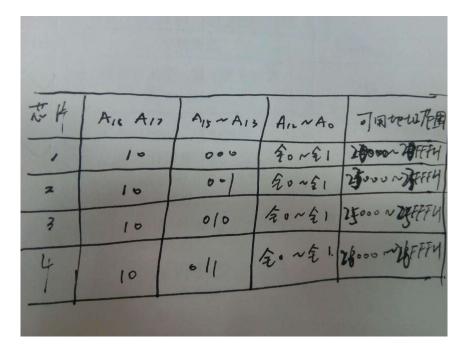
{李万里答}: 2K 等于 2 的 11 次方, 并联的 SRAM 地址线为 A0~A10,使用全译码法, A11~A19 为地址译码输入。

{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}:

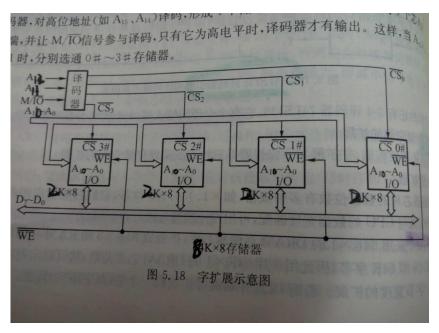
{崔文韬答}:请重新做这题,仔细看清题目要求,参与地址译码的是 A17~A0

{李万里答}:

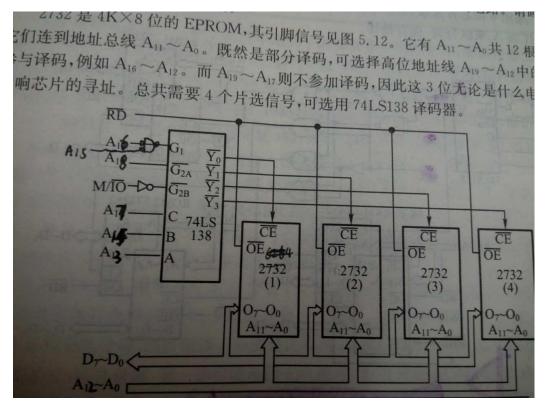


{崔文韬问}:课后习题 17,用若干 2KX8 的 RAM 芯片,扩展成 8KX8 的存储器,画出扩展后的存储器示意图,参考例 5.3。

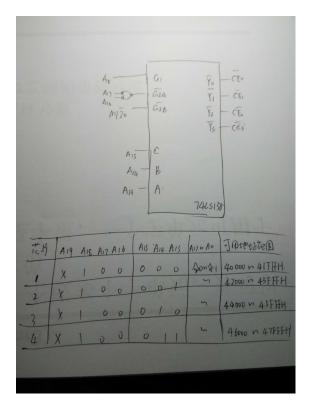
{郑颖答}:



{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。

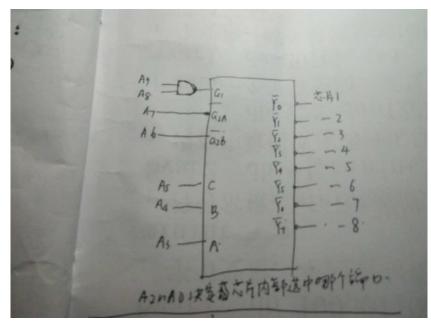
- (3) 存储器映象寻址方式和 I/O 指令寻址方式。
- (4) 8086/8088CPU 常用 I/O 指令寻址方式。

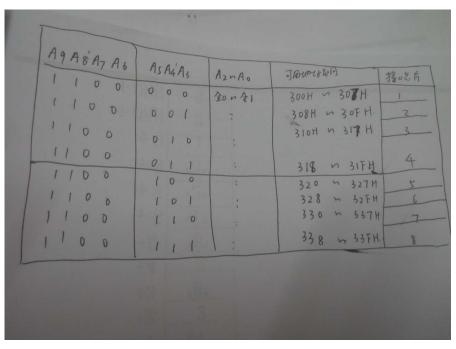
{崔文韬问}:课后习题第3题

{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。

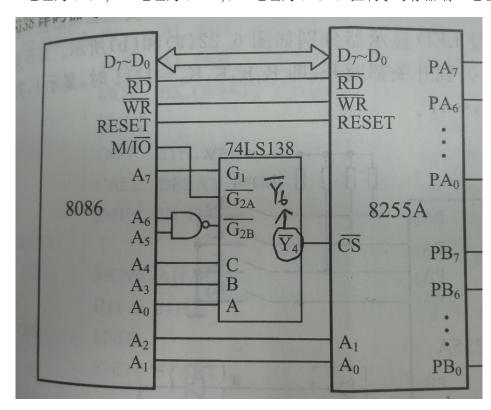
A口可工作于:方式 0,方式 1,方式 2。B口可工作于:方式 0,方式 1.C口可工作于:方式 0.

{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

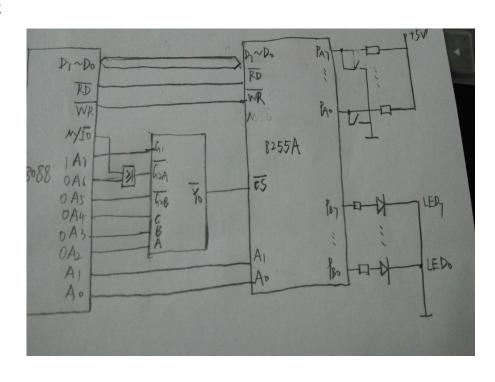
NEG AL;取反,使合上开关 led 亮

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 $0000 \sim 003$ FFH。

{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

OUT 0A0H,AL

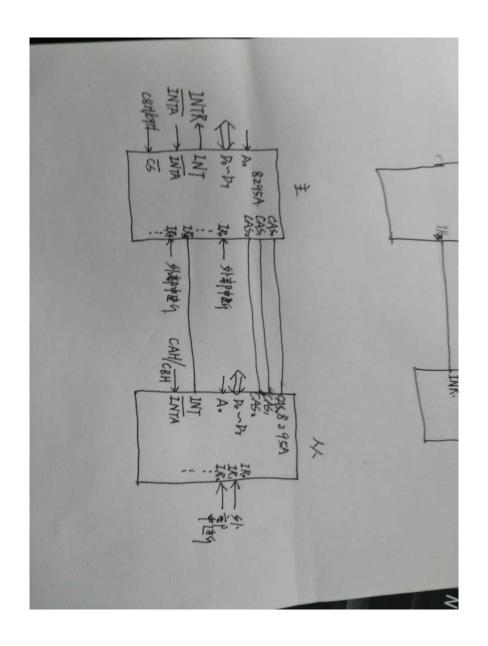
IN AL,0A0H;获取中断查询字

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

266 页有详细说明)

{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。