目录

1 实验目的与要求	1
2 实验内容	1
3 实验过程	3
3.1 任务 1	3
3.1.1 实验步骤	3
3.1.2 实验记录与分析	4
3.2 任务 2	9
3.2.1 实现新功能的源程序	9
3.2.2 实验步骤	10
3.2.3 实验记录与分析	11
3.2 任务 3	14
3.3.1 源程序	14
3.3.2 实验步骤	14
3.3.3 实验记录与分析	15
3.4 任务 4	19
3.4.1 源程序	19
3.4.2 实验步骤	21
3.4.3 实验记录与分析	21
3.5 任务 5	25
3.5.1 设计思想及存储单元分配	25
3.5.2 流程图	27
3.5.3 源程序	29
3.5.4 实验步骤	34
3.5.5 实验记录与分析	35
4 总结与体会	. 42
参考文献	. 44

1 实验目的与要求

本次实验的主要目的与要求有下面6点,所有的任务都会围绕这6点进行,希望大家事后检查自己是否达到这些目的与要求。

- (1) 掌握汇编源程序编辑工具、汇编程序、连接程序、调试工具 TD 的使用;
- (2) 理解数、符号、寻址方式等在计算机内的表现形式;
- (3) 理解指令执行与标志位改变之间的关系;
- (4) 熟悉常用的 DOS 功能调用;
- (5) 熟悉分支、循环程序的结构及控制方法,掌握分支、循环程序的调试方法;
- (6) 加深对转移指令及一些常用的汇编指令的理解。

2 实验内容

任务 1:《80X86 汇编语言程序设计》教材中 P31 的 1.14 题。

- 要求:(1) 直接在 TD 中输入指令,完成两个数的求和、求差的功能。求和/差后的结果放在(AH)中。
 - (2) 请事先指出执行指令后(AH)、标志位 SF、OF、CF、ZF 的内容。
 - (3) 记录上机执行后的结果,与(2)中对应的内容比较。
- (4) 求差运算中, 若将 A、B 视为有符号数, 且 A>B, 标志位有何特点? 若将 A、B 视为无符号数, 且 A>B, 标志位又有何特点?

任务 2. 《80X86 汇编语言程序设计》教材中 P45 的 2.3 题。

- 要求: (1)分别记录执行到 "MOV CX, 10"和 "INT 21H"之前的(BX), (BP), (SI), (DI)各是多少。
- (2)记录程序执行到退出之前数据段开始40个字节的内容,指出程序运行结果是否与设想的一致。
- (3) 在标号 LOPA 前加上一段程序,实现新的功能: 先显示提示信息 "Press any key to begin!",然后,在按了一个键之后继续执行 LOPA 处的程序。

任务 3. 《80X86 汇编语言程序设计》教材中 P45 的 2.4 题的改写。

- 要求:(1)实现的功能不变,对数据段中变量访问时所用到的寻址方式中的寄存器改成 32 位寄存器。
 - (2) 内存单元中数据的访问采用变址寻址方式。
- (3) 记录程序执行到退出之前数据段开始 40 个字节的内容,检查程序运行结果是否与设想的一致。
- (4) 在 TD 代码窗口中观察并记录机器指令代码在内存中的存放形式,并与 TD 中提供的反汇编语句及自己编写的源程序语句进行对照,也与任务 2 做对比。(相似语句记录一条即可,重点理解机器码与汇编语句的对应关系,尤其注意操作数寻址方式的形式)。
- (5) 观察连续存放的二进制串在反汇编成汇编语言语句时,从不同字节位置开始反汇编,结果怎样?理解 IP/EIP 指明指令起始位置的重要性。

任务 4. 内存单元的访问。

以四种不同的内存寻址方式,将自己学号的后四位依次存储到 以 XUEHAO 开头的存储区中,要求学号的存放以字符方式存放。

任务 5. 设计实现一个网店商品信息查询的程序。

1、实验背景

有一个老板在网上开了 2 个网店 SHOP1, SHOP2;每个网店有 n 种商品销售,不同网店之间销售的商品种类相同,但数量和销售价格可以不同。每种商品的信息包括:商品名称(10 个字节,名称不足部分补 0),进货价(字类型),销售价(字类型),进货总数(字类型),已售数量(字类型),利润率(%)【=(销售价*已售数量-进货价*进货总数)*100/(进货价*进货总数),字类型】。老板管理网店信息时需要输入自己的名字(10 个字节,不足部分补 0)和密码(6 个字节,不足部分补 0),登录后可查看商品的全部信息;顾客(无需登录)可以查看所有网店中每个商品除了进货价、利润率以外的信息。

例如:

BNAME DB 'ZHANG SAN', 0 ;老板姓名 BPASS DB 'test', 0, 0 : 密码

N EQU 30

S1 DB 'SHOP1', 0 ;网店名称,用 0 结束

GA1 DB 'PEN', 7 DUP(0) ; 商品名称

DW 35, 56, 70, 25, ? : 利润率还未计算

GA2 DB 'BOOK', 6 DUP(0); 商品名称

DW 12, 30, 25, 5, ? ; 利润率还未计算

GAN DB N-2 DUP('Temp-Value', 15, 0, 20, 0, 30, 0, 2, 0, ?, ?);除了 2 个已经 具体定义了商品信息以外,其他商品信息暂时假定为一样的。

S2 DB 'SHOP2', 0 : 网店名称, 用 0 结束

GB1 DB 'BOOK', 6 DUP(0); 商品名称

DW 12, 28, 20, 15, ? ; 利润率还未计算

GB2 DB 'PEN', 7 DUP(0); 商品名称

DW 35, 50, 30, 24, ? ; 利润率还未计算

••••

- 2、功能一: 提示并输入登录用户的姓名与密码
- (1) 使用 9 号 DOS 系统功能调用, 先后分别提示用户输入姓名和密码。
- (2) 使用 10 号 DOS 系统功能调用,分别输入姓名和密码。输入的姓名字符串放在以 in_name 为首址的存储区中,密码放在以 in_pwd 为首址的存储区中,进入功能二的处理。
- (3) 若输入姓名时只是输入了回车,则将 0 送到 AUTH 字节变量中,跳过功能二,进入功能三;若在输入姓名时仅仅输入字符 q,则程序退出。
 - 3、功能二: 登录信息认证

- (1) 使用循环程序结构,比较姓名是否正确。若不正确,则跳到(3)。
- (2) 若正确,再比较密码是否相同,若不同,跳到(3)。
- (3) 若名字或密码不对,则提示登录失败,并回到"功能一(1)"的位置,提示并重新输入姓名与密码。
 - (4) 若名字和密码均正确,则将1送到AUTH变量中,进到功能三。
 - 4、功能三: 计算指定商品的利润率。
- (1)提示用户输入要查询的商品名称。若未能在第一个网店中找到该商品,重新提示输入商品名称。若只输入回车,则回到功能一(1)。
 - (2) 判断登录状态, 若是已经登录的状态, 转到(3)。否则, 转到(4)。
- (3)首先计算第一个网店该商品的利润率 PR1,然后在第二个网店中寻找到该商品,也计算其 利润率 PR2。最后求出该商品的平均利润率 APR=(PR1+PR2)/2。进入功能四。
 - (4) 若是未登录状态,则只在下一行显示该商品的名称,然后回到功能一(1)。
 - 5、功能四:将功能三计算的平均利润率进行等级判断,并显示判断结果。
- (1) 等级显示方式: 若平均利润率大于等于 90%, 显示 "A"; 大于等于 50%, 显示 "B"; 大于等于 20%, 显示 "C"; 大于等于 0%, 显示 "D"; 小于 0%, 显示 "F"。
 - (2) 使用转移指令回到"功能一(1)"处(提示并输入姓名和密码)。

3 实验过程

3.1 任务 1

3.1.1 实验步骤

- 1. 准备上机实验环境。
- 2. 在 TD 的代码窗口中的当前光标下输入第一个运算式对应的两个 8 位数值对应的指令语句 MOV AH, +0110011B; MOV AL, +1011010B; ADD AH, AL; 观察代码区显示的内容与自己输入字符之间 的关系; 然后确定 CS: IP 指向的是自己输入的第一条指令的位置,单步执行三次,观察寄存器内容 的变化,记录标志寄存器的结果。

重复上述过程,将剩下几个表达式计算完毕,比较结果。

3. 输入 MOV AH, 10H; MOV AL, -5H; SUB AH, AL; 观察标志位特点;

输入 MOV AH, OFFH; MOV AL, -5H; SUB AH, AL; 观察标志位特点。

实验预测如表 3-1-1, 3-1-2 所示

表 3-1-1 任务 1 预测结果 1

Task	АН	SF	OF	CF	ZF
1add	8DH	1	1	0	0
1sub	OD9H	1	0	1	0

2add	7AH	0	1	1	0
2sub	34H	0	0	0	0
3add	08H	0	0	1	0
3sub	OC2H	1	1	1	0

表 3-1-2 任务 1 预测结果 2

Task	АН	SF	OF	CF	ZF
1	15H	0	0	1	0
2	04H	0	0	0	0

3.1.2 实验记录与分析

- 1. 实验环境条件: P3 1GHz, 256M 内存; WINDOWS 10 下 DOSBox 0. 73; TD. EXE 5. 0。
- 2. 输入指令 MOV AH, +0110011B; MOV AL, +1011010B; ADD AH, AL。执行三条指令后的结果如图 3. 1. 1 所示。可以看出,计算结果在 AX 的高字节中 (8DH) 与标志位的状态 (CF=0, ZF=0, SF=1, 0F=1) 与事前预期的是一致的。

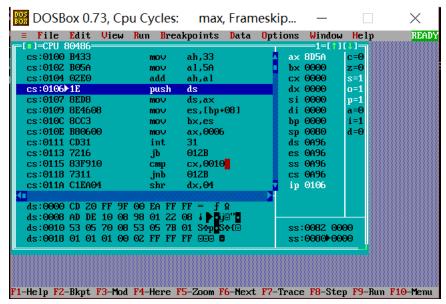


图 3.1.1 执行完测试语句后的状态

3. 输入指令 MOV AH, +0110011B; MOV AL, +1011010B; SUB AH, AL。执行三条指令后的结果如图 3. 1. 2 所示。可以看出, 计算结果在 AX 的高字节中(0D9H)与标志位的状态(CF=1, ZF=0, SF=1, 0F=0)与事前预期的是一致的。

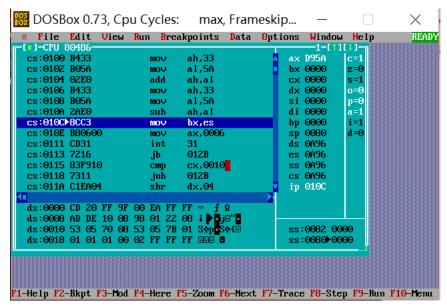


图 3.1.2 执行完测试语句后的状态

4. 输入指令 MOV AH, -0101001B; MOV AL, -1011101B; ADD AH, AL。执行三条指令后的结果如图 3. 1. 3 所示。可以看出,计算结果在 AX 的高字节中(7AH)与标志位的状态(CF=1, ZF=0, SF=0, OF=1) 与事前预期的是一致的。

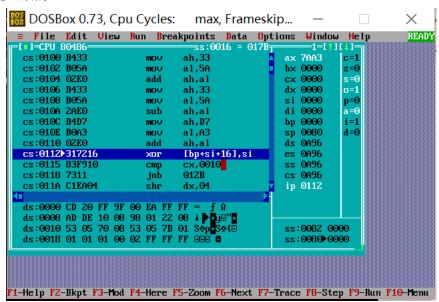


图 3.1.3 执行完测试语句后的状态

5. 输入指令 MOV AH, -0101001B; MOV AL, -1011101B; SUB AH, AL。执行三条指令后的结果如图 3. 1. 4 所示。可以看出,计算结果在 AX 的高字节中(34H)与标志位的状态(CF=0, ZF=0, SF=0, OF=0)与事前预期的是一致的。

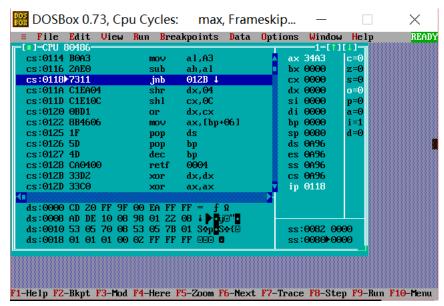


图 3.1.4 执行完测试语句后的状态

6. 输入指令 MOV AH, +1100101B; MOV AL, -1011101B; ADD AH, AL。执行三条指令后的结果如图 3. 1. 5 所示。可以看出,计算结果在 AX 的高字节中 (08H) 与标志位的状态 (CF=1, ZF=0, SF=0, OF=0) 与事前预期的是一致的。

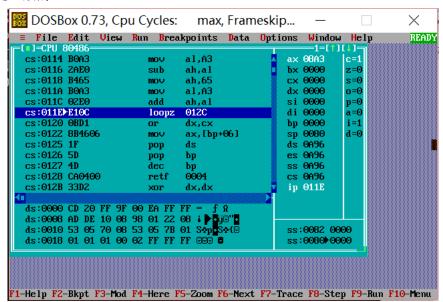


图 3.1.5 执行完测试语句后的状态

7. 输入指令 MOV AH, +1100101B; MOV AL, -1011101B; SUB AH, AL。执行三条指令后的结果如图 3. 1. 6 所示。可以看出, 计算结果在 AX 的高字节中 (OC2H) 与标志位的状态 (CF=1, ZF=0, SF=1, OF=1) 与事前预期的是一致的。

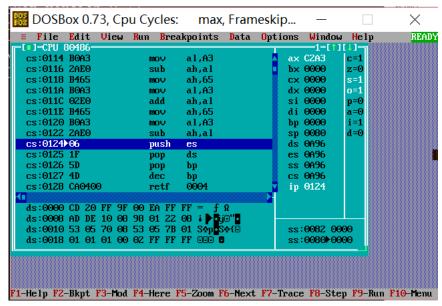


图 3.1.6 执行完测试语句后的状态

8. 输入指令 MOV AH, 10H; MOV AL, -5H; SUB AH, AL。执行三条指令后的结果如图 3. 1. 7 所示。可以看出,计算结果在 AX 的高字节中(15H)与标志位的状态(CF=1, ZF=0, SF=0, OF=0)与事前预期的是一致的。

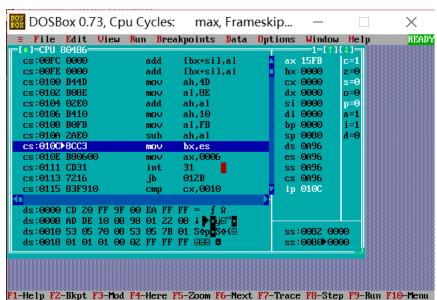


图 3.1.7 执行完测试语句后的状态

9. 输入指令 MOV AH, OFFH; MOV AL, -5H; SUB AH, AL。执行三条指令后的结果如图 3. 1. 8 所示。可以看出,计算结果在 AX 的高字节中(04H)与标志位的状态(CF=0, ZF=0, SF=0, OF=0)与事前预期的是一致的。

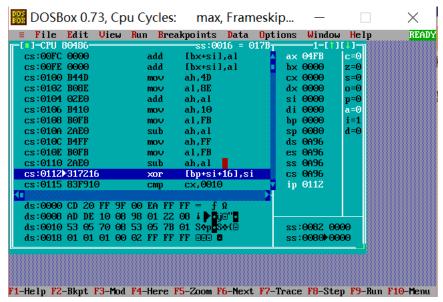


图 3.1.8 执行完测试语句后的状态

10. 求差运算中, 若将 A、B 视为有符号数, 且 A>B, 标志位有何特点? 若将 A、B 视为无符号数, 且 A>B, 标志位又有何特点?

若将 A, B 视为有符号数,且 A>B,则可以通过标志位 SF=0 (一直是正值),CF=0 (无进位且无意义),0F=0,2F=0 (结果不为 0)。

若将 A, B 视为无符号数,且 A>B,则标志位中 CF=0(无借位), ZF=0;如果 A 的最高位为 0,则计算后 0F=0, SF=0;如果 A 最高位为 1,在计算后最高位变为 0,则 0F=1, SF=0;如果 A 最高位在计算后仍为 1,则 0F=0, SF=1。(SF 的值无意义,0F 的值无意义)

11. 思考题

- (1) 打开 TD 之后,如何在代码区输入一条指令,并且执行这条指令? 使光标位于代码区,直接通过键盘输入指令,然后通过单步执行 F7 或 F8,执行指令。
- (2) 如何在代码区输入若干条指令后,再从输入的第一条指令开始执行? 在代码区输入若干条指令,只需将 CS: IP 设置到第一条指令即可,具体方法为右键点击指令, 选择 new cs: ip。
 - (3) 在输入一条指令中的数据时,若以16进制输入,需要注意什么问题?要注意后面加上h。
 - (4) 输入指令 MOV AH, -128 并执行 查看 AH 寄存器的内容。由下图可知, ah 内容为 80h。

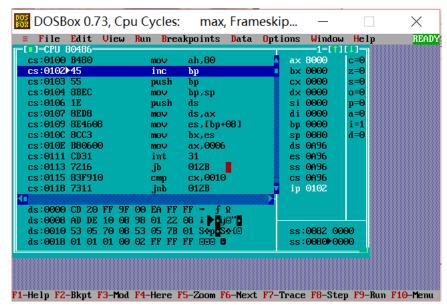


图 3.1.9 执行指定语句

(5) 任务1中的(1)~(4)

见实验步骤。

- (6) 执行一条指令后,如何查看寄存器的值(含32位寄存器)?如何修改寄存器的值? 在界面右边会显示寄存器区,右键点击会出现切换成32位寄存器的选项,也会出现修改寄存器值的选项。
 - (7) 执行一条指令后,如何查看标志寄存器的值? 界面右边会有显示标志寄存器的值。
 - (8) 经过6,7后,总结加减法对标志寄存器的影响?

加减法会影响所有标志寄存器的值,当有溢出时,0F标志位会变为1;当有进位或者借位时,CF标志位会变为1。最主要影响的标志位就是这两个。

3.2 任务 2

3.2.1 实现新功能的源程序

```
mov ax, data
      mov ds, ax
      mov si, offset buf1
      mov di, offset buf2
      mov bx, offset buf3
      mov bp, offset buf4
      mov cx, 10
      lea dx, buf5
      mov ah, 9
      int 21h
      mov ah, 1
      int 21h
lopa:
      mov al, [si]
      mov [di], al
      inc al
      mov [bx], al
      add al, 3
      mov ds:[bp], al
      inc si
      inc di
      inc bp
      inc bx
      dec cx
      jnz lopa
      mov ah, 4ch
      int 21h
code
      ends
      end start
```

3.2.2 实验步骤

- 1. 准备上机实验环境。
- 2. 使用编辑程序 EDIT. EXE 录入源程序,存盘文件名为 code2. asm。使用 MASM 6.0 汇编源文件。即 MASM code2;观察提示信息,若出错,则用编辑程序修改错误,存盘后重新汇编,直至不再报错为止。
- 3. 使用连接程序 LINK. EXE 将汇编生成的 code2. OBJ 文件连接成执行文件。即 LINK code2;若连接时报错,则依照错误信息修改源程序。之后重新汇编和连接,直至不再报错并生成 code2. EXE 文件。
- 4. 打开 td 进行单行调试,记录执行到 mov cx, 10 和 int 21h 之前的 bx, bp, si, di 各是多少。
- 5. 预计数据段开始 40 个字节的内容,然后运行程序并记录,观察程序运行结果是否与设想的一致。
- 6. 在 LOPA 前加上一段程序,实现新的功能: 先显示提示信息 "Press any key to begin!",然后,在按了一个键之后继续执行 LOPA 处的程序。记录过程。

Task	BX	BP	SI	DI
Mov cx,10 前	0014h	001eh	0000h	000ah
Int 21h 前	001eh	0028h	000ah	0014h

表 2-1 任务 2 预测结果 1

表 2-2 任务 2 预测结果 2

前 40 个字节内容
00, 01, 02, 03, 04, 05, 06, 07,
08, 09, 00, 01, 02, 03, 04, 05,
06, 07, 08, 09, 01, 02, 03, 04,
05, 06, 07, 08, 09, 0A, 04, 05,
06, 07, 08, 09, 0A, 0B, 0C, 0D

3.2.3 实验记录与分析

- 1. 实验环境条件: P3 1GHz, 256M 内存: WINDOWS 10下 DOSBox 0.73: TD. EXE 5.0。
- 2. 使用 masm 编译汇编源程序,使用 link 连接生成. exe 文件,进入 td 调试程序,在 mov cx, 10 处设置断点,运行程序,结果如图 3.2.1 所示,可以看出,寄存器的值(bx=0014h,bp=001eh, si=0000h,di=000ah)与事前预期的是一致的。

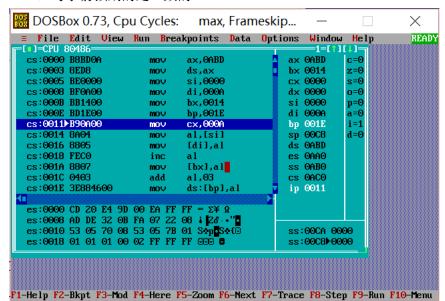


图 3.2.1 执行完测试语句后的状态

3. 在 int 21h 处设置断点,运行程序,结果如图 3.2.2 所示,可以看出,寄存器的值(bx=001eh,bp=0028h, si=000ah, di=0014h) 与事前预期的是一致的。

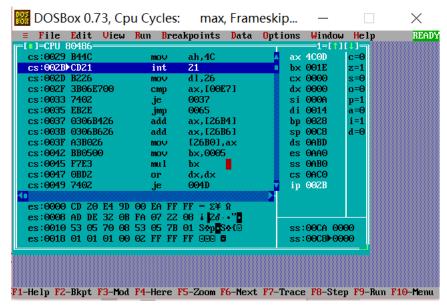


图 3.2.2 执行完测试语句后的状态

4. 在 int 21h 处设置断点,运行程序,数据段结果如图 3. 2. 3 所示,可以看出,数据段前 40 个字节的值与事前预期的是一致的。

图 3.2.3 执行完测试语句后的状态

5. 编辑源程序,使其实现任务要求功能,在 mov al, [si]处设置断点,使程序执行到此处,结果如图 3.2.4 所示,在屏幕上显示 Press any key to begin!,此时从键盘任意输入一个键,返回td 调试界面,cs: ip 指向下一条语句,如图 3.2.5 所示。

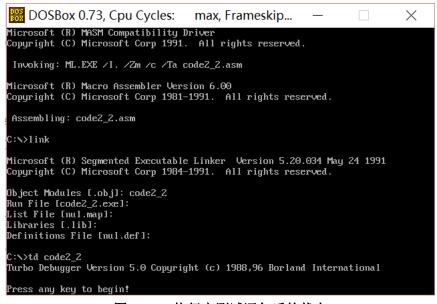


图 3.2.4 执行完测试语句后的状态

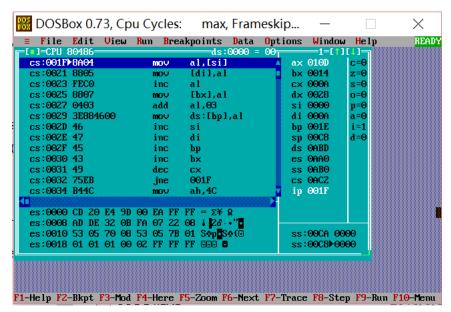


图 3.2.5 键盘输入任意键后的状态

6. 思考题

- (1) 如何将一可执行程序调入 TD,并查看代码区? 理解机器码与汇编指令之间的对应关系? 在 dosbox 下输入 td+可执行程序名字,代码区在左上。机器码与汇编指令间的联系卸载实验步骤和总结中了。
 - (2) 如何设置断点并运行到断点?

将光标设置到要设置断点的语句处,按下 F2 即可设置断点,之后按下 F9 即可运行到断点处。

- (3) 如何使程序运行到光标的当前点? (假设活动光标在代码区,指向某一条指令)只需按下 F4: Go to cursor 即可。
- (4) 如何单步执行一条指令? (多种方法)

按下 F7 或者 F8 可以断不执行一条指令。

- (5) 在数据区找到数据段的方法?思考:是否可以用这一方法查看代码段甚至整个程序?至少有三种方法:(1)goto,DS:偏移地址,(2)goto,直接输入:段寄存器的值:偏移地址;(3)直接在数据区用光标移动查找。可以用这个方法查看其他段。
 - (6) 修改某个指定的存储单元的值,如任务 2 中的 BUF2。

可以在数据区直接修改。

(7) 如何查看堆栈?

堆栈区在右下角。

(8) 如何汇编一个汇编源程序并链接产生可执行代码?

Masm 用于汇编一个汇编源程序, link 用于连接产生可执行代码。

- (9) 如何读懂源程序在汇编过程中产生的错误?
- 可以通过 Google 查询。
- (10) 查看 BUF2 等变量在 TD 中的表示形式并总结

在实验记录中出现。

(11) 查看寄存器间接寻址、变址寻址的汇编源程序经汇编、链接后在 TD 中的表示形式?总结源程序的指令和 TD 中的指令差异。

在总结中已经提及。

(12) 单步执行循环体 2 遍,查看数据段的变化。 在实验过程中已经执行。

3.2 任务 3

3.3.1 源程序

```
. 386
stack segment use16 stack
      db 200 dup(0)
stack ends
data segment use16
      buf1 db 0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9
      buf2 db 10 dup(0)
      buf3 db 10 dup(0)
      buf4 db 10 dup(0)
data ends
code segment use16
      assume cs:code, ds:data, ss:stack
start:
      mov ax, data
      mov ds, ax
      mov esi,0
      mov edi, 0
      mov ebx, 0
      mov ebp, 0
      mov cx, 10
lopa:
      mov al, [esi]+buf1
      mov [edi]+buf2, al
      inc al
      mov [ebx]+buf3, al
      add al, 3
      mov ds:[ebp]+buf4, al
      inc esi
      inc edi
      inc ebp
      inc ebx
      dec cx
      jnz lopa
      mov ah, 4ch
      int 21h
code ends
      end start
```

3.3.2 实验步骤

- 1. 准备上机实验环境。
- 2. 使用编辑程序 EDIT. EXE 录入源程序,存盘文件名为 code3. asm。使用 MASM 6.0 汇编源文件。即 MASM code3;观察提示信息,若出错,则用编辑程序修改错误,存盘后重新汇编,直至不再报

错为止。

- 3. 使用连接程序 LINK. EXE 将汇编生成的 code3. OBJ 文件连接成执行文件。即 LINK code3;若连接时报错,则依照错误信息修改源程序。之后重新汇编和连接,直至不再报错并生成 code3. EXE 文件。
- 4. 打开 TD 进行单行调试,预计数据段开始 40 个字节的内容,然后运行程序并记录,观察程序运行结果是否与设想的一致。
- 5. 在 TD 代码窗口中观察并记录机器指令代码在内存中的存放形式,并与 TD 中提供的反汇编语句及自己编写的源程序语句进行对照。
- 6. 观察连续存放的二进制串在反汇编成汇编语句时,从不同字节位置开始反汇编的结果,并分析。

前 40 个字节内容
00, 01, 02, 03, 04, 05, 06, 07,
08, 09, 00, 01, 02, 03, 04, 05,
06, 07, 08, 09, 01, 02, 03, 04,
05, 06, 07, 08, 09, 0A, 04, 05,
06, 07, 08, 09, 0A, 0B, 0C, 0D

表 3-1 任务 3 预测结果

3.3.3 实验记录与分析

- 1.实验环境条件: P3 1GHz, 256M 内存: WINDOWS 10 下 DOSBox0.73: TD.EXE 5.0。
- 2.使用 masm 编译汇编源程序,使用 link 连接生成.exe 文件,进入 td 调试程序,在 int 21h 处设置断点,运行程序,数据段结果如图 3.3.1 所示,可以看出,数据段前 40 个字节的值与事前预期的是一致的。

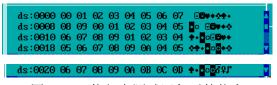


图 3.3.1 执行完测试语句后的状态

- 3.将 TD 中提供的反汇编语句与自己编写的源程序语句进行对照,有如下发现:
- (1) 操作指令如 mov, add, inc 等以及寄存器名称都与源程序语句相同。
- (2) 机器指令都是16 讲制数,不同指令位数不同。
- (3) 省略了 mov ax, data 语句。
- (4) 反汇编语句将立即数转换成相应的 16 进制数,位数则与寄存器位数对应或者自己指定
- (5) 反汇编语句将变址寻址转换成[R+idata],其中 R 为寄存器名称,idata 为常量。如 mov al, [esi]+buf1,直接将 buf1 的偏移地址表示出来。
 - (6)将 lopa 转换成偏移地址,如 jnz lopa 在反汇编语句中为 jne 0020。
 - (7) 反汇编语句中只有代码段显示出来了。

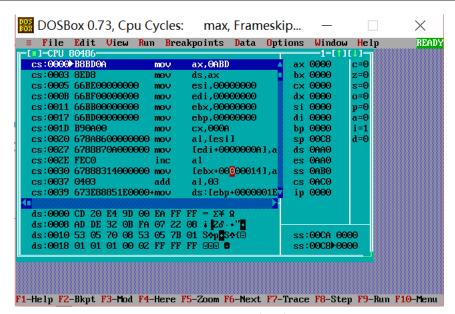


图 3.3.2 反汇编语句

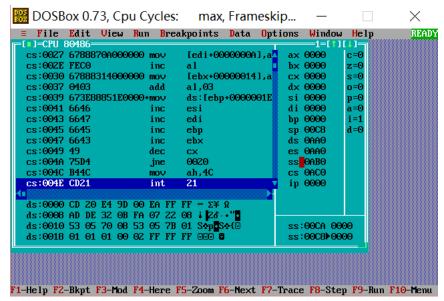


图 3.3.3 反汇编语句

```
start:
      mov ax,data
      mov ds,ax
      mov esi,0
      mov edi,0
      mov ebx,0
      mov ebp,0
      mov cx,10
lopa:
      mov al,[esi]+buf1
      mov [edi]+buf2,al
      inc al
      mov [ebx]+buf3,al
      add al,3
      mov ds:[ebp]+buf4,al
      inc esi
      inc edi
      inc ebp
      inc ebx
      dec cx
      jnz lopa
      mov ah,4ch
      int 21h
code
      ends
```

图 3.3.4 源程序

- 4.在任务 2 中将 TD 中提供的反汇编语句与自己编写的源程序语句进行对照,有如下发现:
- (1) 反汇编语句将 lea dx, buf5 语句转换成 mov dx, 0028. 这也是将 buf5 直接变成偏移地址, 同时将 lea 指令变成了 mov 指令。

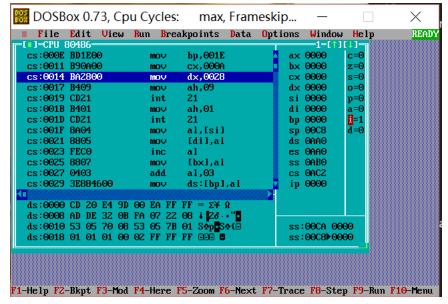


图 3.3.5 反汇编语句

```
code segment use16
      assume cs:code,ds:data,ss:stack
start:
      mov ax,data
      mov ds,ax
      mov si,offset buf1
      mov di,offset buf2
      mov bx,offset buf3
      mov bp,offset buf4
      mov cx,10
      lea dx,buf5
      mov ah,9
      int 21h
       mov ah,1
       int 21h
lopa:
      mov al,[si]
      mov [di],al
      inc al
      mov [bx],al
       add al,3
       mov ds:[bp],al
      inc si
      inc di
      inc bp
      inc bx
      dec cx
      jnz lopa
      mov ah,4ch
      int 21h
code ends
      end start
```

图 3.3.6 源程序

5.观察连续存放的二进制串在反汇编成汇编语句时,从不同字节位置开始反汇编的结果如下图 所示。

从不同字节位置开始反汇编,其实是设置了 cs: ip 的值,汇编程序通过 cs: ip 的位置来控制 代码段的运行,图中 ip 值变为 0020h。

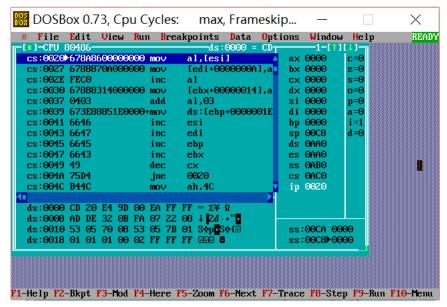


图 3.3.7 设置新的 cs: ip

6. 思考题已经在任务 2 中写完了。

3.4 任务 4

3.4.1 源程序

```
. 386
        segment use16 stack
stack
        db 200 dup(0)
        ends
stack
        segment use16
data
        id db '5393'
        xuehao db 4 dup(0)
data
        ends
        segment use16
code
        assume cs:code, ds:data, ss:stack
start: mov ax, data
        mov ds, ax
        mov si, offset id
        mov di, offset xuehao
        mov cx, 4
        mov al, [si]
                                     ;寄存器间接寻址
        mov [di], al
                                     ;寄存器间接寻址
        inc si
        inc di
        loop s
        mov ah, 4ch
        int 21h
code
        ends
        end start
```

```
. 386
stack
        segment use16 stack
        db 200 dup (0)
stack
        ends
data
        segment use16
        id db '5393'
        xuehao db 4 dup(0)
data
        ends
code
        segment use16
        assume cs:code, ds:data, ss:stack
start: mov ax, data
        mov ds, ax
        mov si,0
        mov cx, 4
        mov al, id[si]
                                 ;变址寻址
s:
        mov xuehao[si],al
                                 ;变址寻址
        inc si
        loop s
        mov ah, 4ch
        int 21h
code
        ends
        end start
. 386
        segment use16 stack
stack
        db 200 dup (0)
stack
        ends
data
        segment use16
        id db '5393'
        xuehao db 4 dup(0)
data
        ends
code
        segment use16
        assume cs:code, ds:data, ss:stack
start: mov ax, data
        mov ds, ax
        lea bx, id
        lea bp, xuehao
        mov si,0
        mov cx, 4
                                             ;基址加变址寻址
        mov al,[bx][si]
s:
        mov ds:[bp][si],al
                                             ;基址加变址寻址
        add si,1
        loop s
        mov ah, 4ch
        int 21h
code
        ends
        end\ start
. 386
stack
        segment use16 stack
        db 200 dup(0)
        ends
stack
data
        segment use16
```

xuehao db 4 dup(0)

data ends

code segment use16

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

start: mov ax,data

mov ds, ax

mov si, offset xuehao

mov byte ptr [si], 35h ;立即寻址

inc si

mov byte ptr [si], 33h ;立即寻址

inc si

mov byte ptr [si], 39h ;立即寻址

inc si

mov byte ptr [si], 33h ;立即寻址

inc si mov ah,4ch int 21h

code ends

end start

3.4.2 实验步骤

1. 准备上机实验环境。

- 2. 使用编辑程序 EDIT.EXE 录入源程序, 存盘文件名为 code4_1.asm,code4_2.asm,code4_3.asm,code4_4.asm 使用 MASM 6.0 汇编源文件。即 MASM code4_1等;观察提示信息,若出错,则用编辑程序修改错误,存盘后重新汇编,直至不再报错为止。
- 3. 使用连接程序LINK. EXE 将汇编生成的 code4_1. 0BJ 等文件连接成执行文件。即LINK code4_1 等;若连接时报错,则依照错误信息修改源程序。之后重新汇编和连接,直至不再报错并生成 code4_1. EXE 等文件。
- 4. 使用 TD. EXE 观察 code4_1, code4_2, code4_3, code4_4 的执行情况,重点观察反汇编语句中的寻址方式的表达以及数据段里的变化情况。

3.4.3 实验记录与分析

- 1.实验环境条件: P3 1GHz, 256M 内存; WINDOWS 10 下 DOSBox0.73; EDIT.EXE 2.0; MASM.EXE 6.0; LINK.EXE 5.2; TD.EXE 5.0。
- 2.使用 masm 编译汇编源程序,使用 link 连接生成.exe 文件,进入 td 调试程序,单步执行程序,数据段初始状态如图 3.4.1 所示,可以看出,数据段前 4 个字节为 id 所储存的学号;在执行到 mov ah,4ch 时,数据段第 5-8 个字节变为 35, 33, 39, 33 即学号,如图 3.4.2 所示,完成了将学号后四位存储到以 xuehao 为开头的存储区的功能。

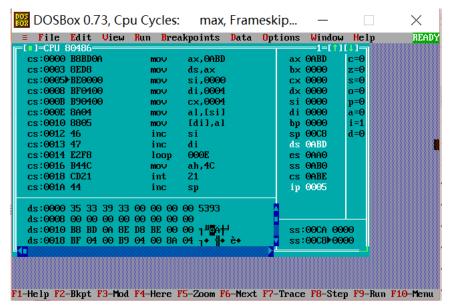


图 3.4.1 执行完测试语句后的状态

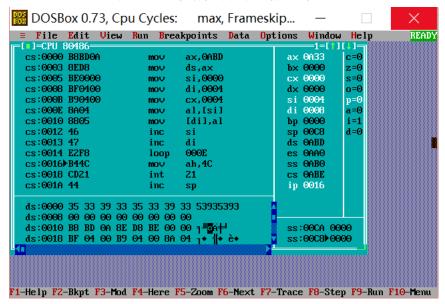


图 3.4.2 执行完测试语句后的状态

3.使用 masm 编译汇编源程序,使用 link 连接生成.exe 文件,进入 td 调试程序,单步执行程序,数据段初始状态如图 3.4.3 所示,可以看出,数据段前 4 个字节为 id 所储存的学号;在执行到 mov ah,4ch 时,数据段第 5-8 个字节变为 35, 33, 39, 33 即学号,如图 3.4.4 所示,完成了将学号后四位存储到以 xuehao 为开头的存储区的功能。

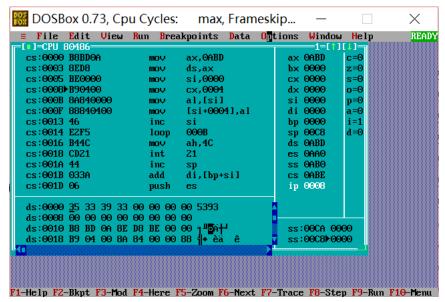


图 3.4.3 执行完测试语句后的状态

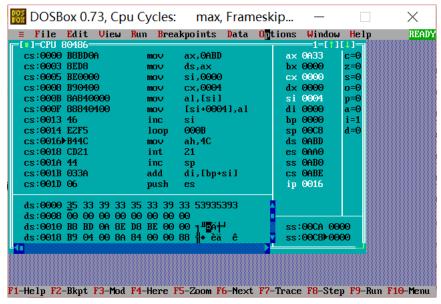


图 3.4.4 执行完测试语句后的状态

4.使用 masm 编译汇编源程序,使用 link 连接生成.exe 文件,进入 td 调试程序,单步执行程序,数据段初始状态如图 3.4.5 所示,可以看出,数据段前 4 个字节为 id 所储存的学号;在执行到 mov ah,4ch 时,数据段第 5-8 个字节变为 35, 33, 39, 33 即学号,如图 3.4.6 所示,完成了将学号后四位存储到以 xuehao 为开头的存储区的功能。

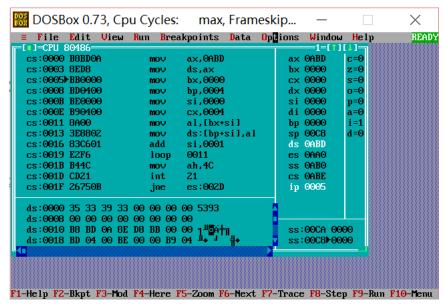


图 3.4.5 执行完测试语句后的状态

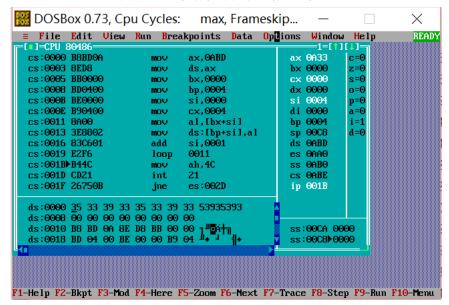


图 3.4.6 执行完测试语句后的状态

5.使用 masm 编译汇编源程序,使用 link 连接生成.exe 文件,进入 td 调试程序,单步执行程序,数据段初始状态如图 3.4.7 所示,可以看出,数据段前 4 个字节为 0; 在执行到 mov ah,4ch 时,数据段前 4 个字节变为 35, 33, 39, 33 即学号,如图 3.4.8 所示,完成了将学号后四位存储到以 xuehao 为开头的存储区的功能。

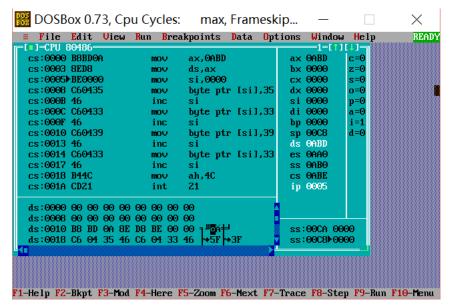


图 3.4.7 执行完测试语句后的状态

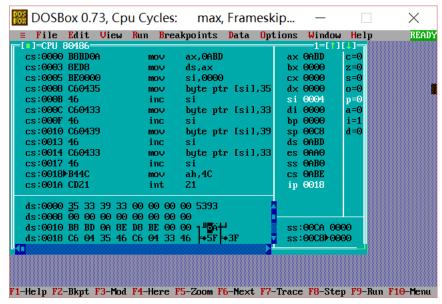


图 3.4.8 执行完测试语句后的状态

3.5 任务 5

3.5.1 设计思想及存储单元分配

提示用户输入姓名和密码使用 9 号 dos 系统功能调用,输出相应的字符串。并使用 10 号 dos 调用,分别输入姓名,密码。根据输入的姓名情况判定该执行哪些功能。

登录信息认证主要就是字符串的匹配,使用循环程序结构,比较姓名是否正确,若正确则比较 密码,两者任有其一不对则提示登录失败。若登录成功,则可以有特殊权限。

计算指定商品的利润率,主要就是先匹配商品名,这也是字符串的比较。找到商品名后,则根据公式,利用乘除指令,算出利润率,同理在 shop2 里也这样操作,两次计算结果取平均值。

根据计算出的利润率,和指定值进行比较,输出对应的等级。

1. 存储单元分配

Tip1-5: 对应的提示语句存储区。

In_name: 输入姓名的存储区。

In_pwd: 输入密码的存储区。

In itemname: 输入商品的名称存储区。

itemfind: 判断商品是否找到的标志存储区。

Auth: 判断登录状态标志存储区。

Apr: 利润率的存储区。

Mname: 老板姓名存储区。

Mpass: 老板密码存储区。

N: 商品数量的存储区。

S1: 网店1名称存储区。

Ga1: 网店1商品1存储区,分别存储姓名,进货价,销售价,进货数量,销售数量,利润率

Ga2: 商品 2 信息存储区。

Gan: 商品 n 信息存储区。

S2: 网店 2 名称存储区。

Gb1: 网店 2 商品 1 存储区,分别存储姓名,进货价,销售价,进货数量,销售数量,利润率

Gb2: 商品2信息存储区。

Gbn: 商品 n 信息存储区。

Stack: 分配栈空间。

2. 寄存器分配

Dx 存放字符串偏移首地址

Bx 存放内存单元格的内容

Dx, di 分别存放输入字符串与程序定义字符串, 用于比较登录信息是否正确

在功能3的乘除功能中

Ax 放一个乘数, bx 放一个乘数, 结果低位放在 ax 中, 高位放在 dx 中

Al 放一个乘数, bl 放一个乘数, 结果放在 ax 中

Bl 放除数,被除数默认在 ax 中,结果商在 al 中

Bx 放除数,被除数放在 ax, dx 中,结果商放在 ax 中

3.5.2 流程图

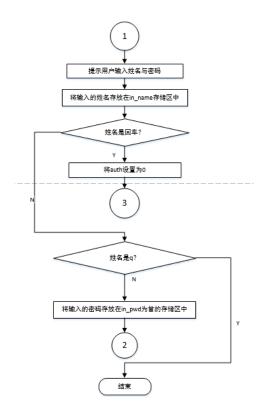
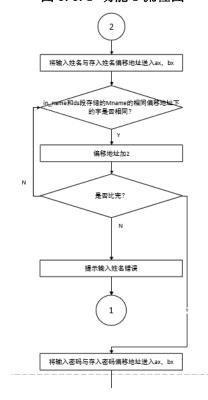


图 3.5.1 功能 1 流程图



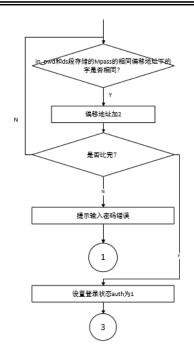


图 3.5.2 功能 2 流程图

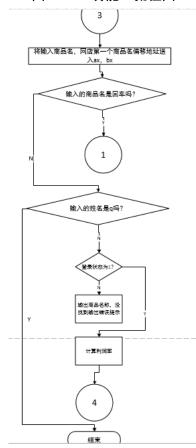


图 3.5.3 功能 3 流程图

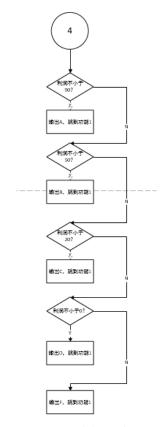


图 3.5.4 功能 4 流程图

3.5.3 源程序

```
. 386
assume cs:code, ds:data, ss:stack
data
        segment use16
                db Oah, Odh, 'Please input your name: ','$'
        tip1
                db Oah,Odh,'Please input your code: ','$'
        tip2
        tip3
                db Oah, Odh, 'Failed to log in!', '$'
        tip4
                db Oah, Odh, 'Please input the item name: ','$'
                 db Oah, Odh, 'The profit ranks: ','$'
        tip5
                 db Oah, Odh, 'The name of the item is: ','$'
         tip6
                 db Oah, Odh, 'Cannot find the item!', '$'
        tip7
        in name db 10
                 db 0
                  db 10 dup(0)
        in_pwd db 6
                 db 0
                  db 6 dup (0)
        in_itemname db 10
                                           ;input itemname
                     db 0
                       db 10 dup(0)
        itemfind db \ 0
                                           ;flag about whether found item or not
        auth
                db?
                                           ;flag about the access
                dw ?
        apr1
        apr2
                dw ?
```

```
apr
                 dw ?
                                             ;profit
                 db 'chao fan',0,0
        Mname
                                             ;manager name
                 db 'test',0,0
        Mpass
                                             ;password
                 equ 30
        n
                 db 'shop1',0
                                             ;information about shop1
        s1
        ga1
                 db 'pen', 7 dup(0)
                 dw 35, 56, 70, 25, ?
                 db 'book', 6 dup(0)
        ga2
                 dw 12, 30, 25, 5,?
                 db n-2 dup('temp-value', 15, 0, 20, 0, 30, 0, 2, 0, ?, ?)
        gan
                 db 'shop2',0
        s2
                                           ;information about shop2
                 db 'pen', 7 dup(0)
        gb1
                 dw 35, 50, 30, 24, ?
                 db 'book', 6 dup(0)
        gb2
                 dw 12, 28, 20, 15, ?
        gbn
                 db n-2 dup('temp-value', 15, 0, 20, 0, 30, 0, 2, 0, ?, ?)
data
        ends
        segment use16 stack
stack
        db 200 dup(0)
        ends
stack
code
        segment use16
f1:
        mov byte ptr itemfind, 0
        mov byte ptr auth, 0 ; reset auth
        mov ax, data
        mov ds, ax
        lea dx, tip1
        mov ah, 9
        int 21h
         lea dx, in_name ; input name
        mov ah, Oah
        int 21h
        lea dx, tip2
        mov ah, 9
        int 21h
         mov bx, offset in_name+2
         mov bx, [bx]
         mov bh, 0
        mov ax, Odh ; to see whether name is Odh or not
        cmp bx, ax
        je s ; jump to s
         mov bl, in name+1
         mov bh, 0
         mov byte ptr in_name+2[bx],0
        mov ax, 'q'
         mov bx, offset in_name+2
         mov bx, [bx]
        cmp ax, bx; to see whether name is 'q' or not
        je exit
        jmp short ok
        mov bx, offset auth
s:
```

```
mov bx, 0
        jmp far ptr f3
ok:
        lea dx,in_pwd ;input password
        mov ah, Oah
        int 21h
         \verb"mov bl, in\_pwd+1"
         mov bh, 0
         mov byte ptr in_pwd+2[bx], 0 ; put the next bit to 0
        jmp short f2
exit:
        mov ah, 4ch
        int 21h
f2:
        mov ax, offset in_name+2
        mov bx, offset Mname
        mov cx, 5
cmpname:
         push bx
         mov bx, ax
         mov dx, [bx]
         pop bx
         mov di, [bx]
        cmp dx, di ; compare by word
        ine incorrect
        add ax, 2
         add bx, 2
        loop cmpname
        mov ax, offset in_pwd+2
        mov bx, offset Mpass
        mov cx, 3
cmppass:
        push bx
        mov bx, ax
         mov dx, [bx]
         pop bx
         mov di, [bx]
        cmp dx, di ; compare by word
        jne incorrect
        add ax, 2
         add bx, 2
        loop cmppass
        mov byte ptr auth, 1
        jmp short f3
incorrect:
        lea dx, tip3
        mov ah, 9
        int 21h
        jmp far ptr fl
f3:
        lea dx, tip4
        mov ah, 9
        int 21h
         lea dx, in itemname
                                                        ;输入
        mov ah, Oah
        int 21h
                                                        ;后一位置0
         mov bl, in_itemname+1
```

```
mov bh, 0
        mov byte ptr in_itemname+2[bx],0
        mov bx, offset in_itemname+2
                                                   ;检测商品名是否是回车
        mov bx, [bx]
        mov bh, 0
       mov ax, Odh
       cmp bx,ax
       je fl
       mov ax, offset in itemname+2
                                                  ;在shop1里查找商品
       mov bx, offset gal
       mov cx,30;循环30次
cmpitem:
       push cx
        push bx
       mov cx, 5
cmpitemname:
       push bx
        mov bx, ax
        mov dx, [bx]
        pop bx
        mov di, [bx]
       cmp dx, di ;按字比较
       ine incorrectitem
        add ax, 2
        add bx, 2
       loop cmpitemname
       mov byte ptr itemfind,1;如果找到,状态量置1
       jmp short ok3
incorrectitem:
       pop bx
       add bx, 20;下一商品偏移地址
       pop cx
       loop cmpitem
ok3:
       mov bx, offset itemfind;是否找到
       mov bx, [bx]
        mov bh, 0
       cmp bx, 0
       je f3_5
       mov bx, offset auth
        mov bx, [bx]
        mov bh, 0
       cmp bx, 0
       je f3_4
       pop si ;取出商品偏移首地址
f3_3:
       mov al, 12[si]
       mov bl, 16[si]
       imul bl
       push ax ;销售价乘以销售数量
       mov al, 10[si]
       mov bl,14[si]
       imul bl;进货价乘以进货数量
       pop di
       push ax
       sub di,ax
       mov ax, di
       mov bx, 100
```

```
imul bx
       pop di
       idiv di
                             ;利润计算,商放在ax里
       mov word ptr aprl, ax
                                        ;在shop2里查找商品
        mov ax, offset in_itemname+2
       mov bx, offset gb1
       mov cx, 30
cmpitem1:
       push cx
       push bx
       mov cx, 5
cmpitemname1:
       push bx
        mov bx, ax
        mov dx, [bx]
        pop bx
        mov di, [bx]
       cmp dx, di ; 按字比较
       jne incorrectitem1
        add ax, 2
        add bx, 2
       loop cmpitemname1
       jmp short ok33
incorrectitem1:
       pop bx
       add bx, 20 ;转到下一商品偏移首地址
       pop cx
       loop cmpitem1
       pop si ;取出商品偏移首地址
ok33:
       mov al, 12[si]
       mov bl, 16[si]
       imul bl;销售价乘以销售数量
       push ax
       mov al, 10[si]
       mov bl, 14[si]
       imul bl;进货价乘以进货数量
       pop di
       push ax
       sub di,ax
       mov ax, di
       mov bx, 100
       imul bx
       pop di
       idiv di;利润计算,商放在ax里
        mov bx, offset aprl
        mov bx, [bx]
       add ax, bx
       mov b1,2
       idiv bl;总利润,结果放在al里
        mov ah, 0
       mov word ptr apr, ax
       jmp short f4
```

f3_5:

lea dx, tip7

```
mov ah, 9
        int 21h
        jmp far ptr f3
f3_4:
        \  \  \, \text{mov bl,in\_itemname+1}
                                                      ;后一位设置结束标志
        mov bh,0
        mov byte ptr in_itemname+2[bx],'$'
        lea dx, tip6
        mov ah, 9
        int 21h
        lea dx, in itemname+2
        mov ah, 9
        int 21h
        jmp far ptr fl
        push ax
f4:
        lea dx, tip5
        mov ah, 9
        int 21h
        pop ax
        cmp al,90;不小于90
        jnl f4a
        cmp al,50;不小于50
        jnl f4b
        cmp al,20 ;不小于20
        jnl f4c
        cmp al, 0;不小于0
        jnl f4d
        jmp short f4f
f4a:
        mov d1,41h
        mov ah, 2
        int 21h
        jmp far ptr fl
f4b:
        mov d1,42h
        mov ah, 2
        int 21h
        jmp far ptr fl
f4c:
        mov d1,43h
        mov ah, 2
        int 21h
        jmp far ptr fl
f4d:
        mov dl, 44h
        mov ah, 2
        int 21h
        jmp far ptr fl
f4f:
        mov dl, 46h
        mov ah, 2
        int 21h
        jmp far ptr fl
code
        ends
        end fl
```

3.5.4 实验步骤

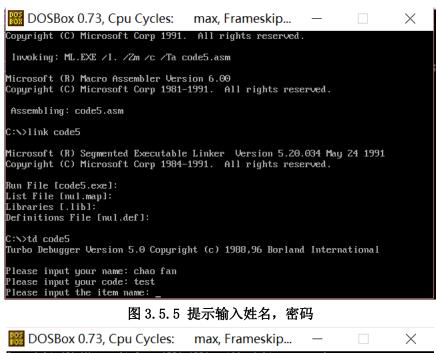
1. 准备上机实验环境。

- 2. 使用编辑程序 EDIT. EXE 录入源程序,存盘文件名为 code5. ASM。使用 MASM 6.0 汇编源文件。即 MASM code5;观察提示信息,若出错,则用编辑程序修改错误,存盘后重新汇编,直至不再报错为止。
- 3. 使用连接程序 LINK. EXE 将汇编生成的 code5. OBJ 文件连接成执行文件。即 LINK code5, 若连接时报错,则依照错误信息修改源程序。之后重新汇编和连接,直至不再报错并生成 code5. EXE 文件。
 - 4.测试程序各个功能的正确性。
 - 5.完成思考题。

3.5.5 实验记录与分析

- 1. 实验环境条件: P3 1GHz, 256M 内存; WINDOWS 10 下 DOSBox0.73; EDIT.EXE 2.0; MASM.EXE 6.0; LINK.EXE 5.2; TD.EXE 5.0。
 - 2. 汇编源程序时,汇编程序没有报错,进入连接。
 - 3. 连接过程没有发生异常。
 - 4. 程序中的逻辑错误如下: (由于当时没有截图,现只在下面说明情况)
- (1) 一开始程序执行到最后跳到功能 1 时,没有将 auth 的值重置,导致后面的查询操作出现错误。
 - (2) 一开始没有将缓冲区中的回车置 0, 导致后面的登录判断出现了问题。
- (3)一开始没有做有符号数的乘除运算,导致计算机直接把数据当成无符号数处理,这直接导致了最后的结果出错,与其他数比较时存在严重错误。最后使用了有符号数的操作,imul, idiv解决了错误问题。
- (4) 最后利润率计算结果商存储在 al 里,将其与个利润率标准对比的时候,我将 ah 置为 0,再将 ax 与立即数进行比较,我发现这样的操作是有问题的,因为 cmp 比较有符号数的时候,是根据减法后,标志寄存器 sf, of 的值来进行逻辑判断的。而扩展之后,sf, of 的变化不是原生变化,导致 cmp 指令不能正确判断两者的大小,导致最后的比较结果出错。解决方案直接拿 al 与立即数比较,这样结果正确。
 - 5. 测试程序的正确性: (由于发生错误没有截图,错误在上面描述中已经给出)
- (1)输入姓名时,若输入超过了缓冲区定义的字符数量,会"卡住",输入不进去字符,这时候只要按 backspace 退几个字符,再按下回车就好。
 - (2) 提示输入姓名,密码:

分别测试输入正确,输入错误,输入 q 的情况,输入回车的情况测试结果如下图所示,都符合预期



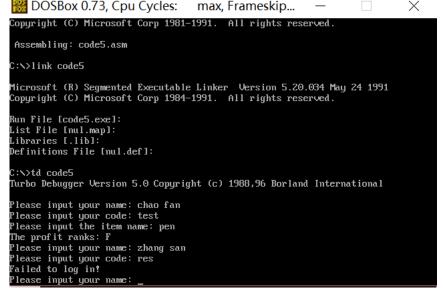


图 3.5.6 提示输入姓名,密码,输入错误后提示

```
BBDOSBox 0.73, Cpu Cycles:
                                                                                                      X
                                               max, Frameskip...
Copyright (C) Microsoft Corp 1981–1991. All rights reserved.
 Assembling: code5.asm
C:\>link code5
Microsoft (R) Segmented Executable Linker Version 5.20.034 May 24 1991
Copyright (C) Microsoft Corp 1984–1991. All rights reserved.
Run File [code5.exe]:
List File [nul.map]:
Libraries [.lib]:
 Definitions File [nul.def]:
C:N>td code5
Turbo Debugger Version 5.0 Copyright (c) 1988,96 Borland International
Please input your name: chao fan
Please input your code: test
Please input the item name: pen
The profit ranks: F
 Please input your name: zhang san
Please input your code: res
Failed to log in!
Please input your name: q_
```

图 3.5.7 提示输入姓名,密码,输入 q

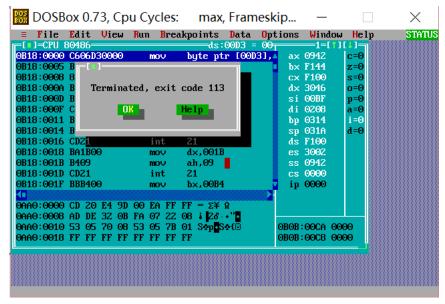


图 3.5.8 退出

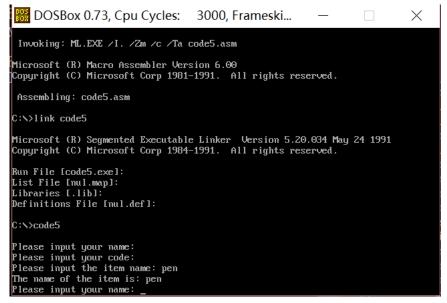


图 3.5.9 输入回车,功能正常

(3) 在输入的商品名称不存在时,程序输出错误提示

Cannot find the item!

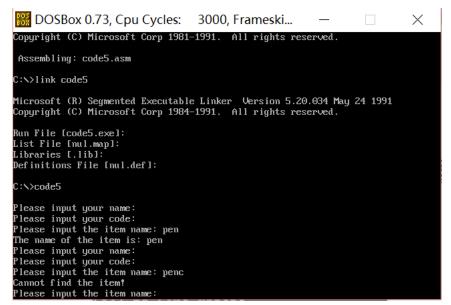


图 3.5.10 输入不出在的商品名称

(4) 在登录状态下, 查看商品的利润等级

在事前计算中, pen 的利润等级为 F, 利润率为负。Book 的利润等级为 D, 利润为 12%。测试结果如下图, 并成功回到功能 1:

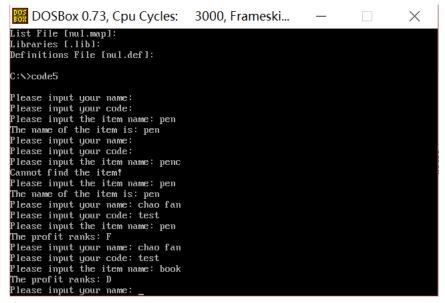


图 3.5.11 查看商品利润率等级

6. 思考题

(1) 单步调试计算过程, 根据事前计算结果, 各步执行结果均正确

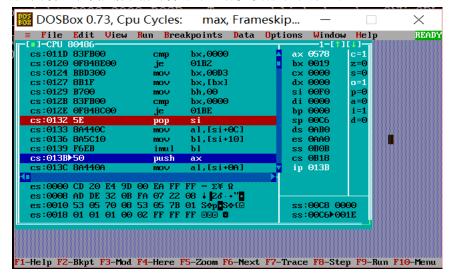


图 3.5.12 计算过程

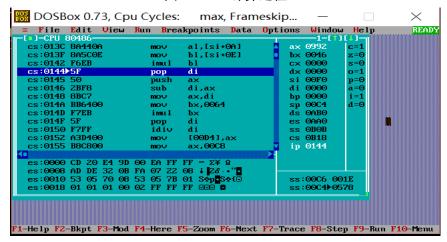


图 3.5.13 计算过程

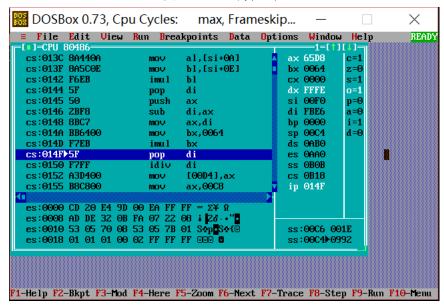


图 3.5.14 计算过程

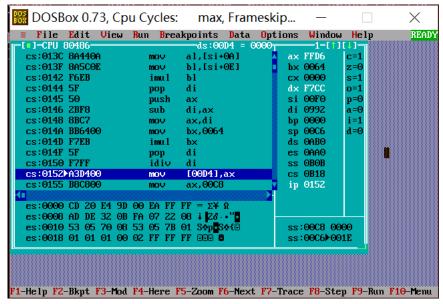


图 3.5.15 计算过程

(2) 对输入姓名合法性进行检查,下面是思考解答:

对是否存在大小写字母之外的字符,这个可以根据 ascii 码来判断,结合 cmp 功能,逐个字符判断即可。

(3) 对 S1/S2 中预先定义的商品信息进行合法性检查,判断是否符合实际(如价格是负数,已售数量大于进货总数等),不符合则提示并退出程序。

这个可以将内存单元中的数值送入寄存器, 再结合 cmp 功能进行判断即可。

- (4)除了显示平均利润率的等级外,还将利润率同时显示
- 这个在后面的任务中将会有涉及。
- (5) 采用数据结构来定义 S1/S2 的存储区是否会更好?

这样会使寻址更加方便,增加了代码的可读性。

- (6) 如何让9号功能调用显示的信息放在自己希望的位置?
- 可以利用换行加回车使信息放在自己希望的位置。
- (7) 如果在 9 号功能调用时,带显示字符串的结尾没有"\$"结束符会怎样?程序会不停输出,直到遇见一个\$.
- (8) 如果在 9 号功能调用前,未对 DS 赋值,或者未对 DX 给予正确的值,结果会如何?结果不会显示你想要显示的信息。
- (9) 10 号功能调用时,输入的字符数超过定义的数量时,它是如何处理的?会禁止键盘继续输入,这是只能输入Backspace。
- (10) 匹配姓名时,如何提高匹配速度?
- 可以先匹配名字长度, 再匹配是否一致。
- (11) 循环或转移时,是否有多种指令的组合方式实现?

比如说 loop 和条件转移指令。

- (12)注意观察转移指令机器码的编码方法,观察对应标号的偏移地址与该编码之间的关系。 偏移地址会以立即数的方式转换成机器码。
- (13) 是否可以简化一下计算公式。
- 可以通过人工化简的方式, 先不用减去进货价乘以总数, 这个在最后减去 100 即可。
- (14) 结果溢出的情况。

如果是除法溢出,则会引发异常。

4 总结与体会

在本次实验中,首先是熟悉了 dosbox 操作环境,学会了 masm, link, td 等工具的使用。其中 td 的掌握需要一定的时间,在本次实验中,我初步掌握了 td 的基本使用方法,通过 td, 我知道了数,指令,寻址方式在计算机内是如何表示的,了解了汇编指令与机器指令之间的关系,也了解了汇编源程序与反汇编之间的区别。

通过任务 1 的实验,我知道了 TD 不仅可以调入已有的程序进行调试,而且能随时输入和测试单一一条指令是否正确,执行效果如何,这对未来的学习过程是有极大的帮助的。另外,通过观察,计算机内的加减运算,无论是否有符号数,对应的标志位都是设定好了的,如何使用这些标志,完全由我们选择的指令来决定,这就要求我们编写程序时要理解好题目,选择合适的指令,不是我们随便输入了一个数,系统就会自动识别的。

通过任务 2 的实验,我学会了在 TD 中使用 goto 跳到自己指定的代码段,数据段或栈段。还知道了要输出一串字符串,要在字符串末尾加上\$符号,后来知道了这是一个终止符号,其次 0ah,0dh 代表了回车和换行。还学会了 lea 语句的使用,这是将变量的偏移地址赋给寄存器的指令,mov ah,9 int 21h 则是显示字符串的功能调用。mov ah,1 int 21h 则是等待用户输入任意字符然后进入下一条指令的功能调用。当然,调用这些功能时,要注意保存好 ax 寄存器里的内容,保存内容可以通过栈实现。

通过任务 3 的实验,我了解了机器指令和汇编指令间的关系,知道了反汇编语句与源程序的区别(具体请见任务 3),重点是知道了计算机通过 cs: ip 的值来控制代码的运行,这非常重要,也解释了为什么不能用简单的 mov 指令更改 cs, ip 的值。如果我们随意去更改 cs: ip 的值,会导致程序运行错误,发生意想不到的后果。

通过任务 4 的实验,我主要是对几种寻址方式有了更深的了解,在以后的学习中会比较这几种寻址方式,并考虑该如何使用它们。比如,使用二维数组就可以使用基址加变址寻址方式来实现。 这些寻址方式十分重要,希望在以后的学习中能够多加运用。

本次上机不仅提高了编程水平,熟悉了工具的使用,而且加深了对一些知识的理解。主要的经验教训如下:

首先,更加感受到实验前准备的意义。例如:上机前先熟悉一遍具体操作,各种功能的使用,写好源程序,在实验中就能表现得更好。

其次,要注意在编写程序时可能会有一部分书写错误,如伪指令输入错误,寄存器名称不小心输入错误,这些都会导致程序功能不能正常运行,尤其是寄存器名称不小心输入错误,有时这会话费我们很长时间去修正这个错误。

最后,TD 的功能远不止我们这次上机所用到的几种基本功能,TD 更多的功能都要求我们在以后的实验中去摸索。还有更多的疑问没有在这次实验中体现出来,如如何在数据段中准确寻找到指定元素的位置,在有子程序的时候,有两种调试方法它们有什么区别,为什么有些汇编指令通过反汇编显现出来的语句不一样等。

第二次的任务 5 实验,其难度较上一次实验有了明显的提升,其实主要的难点不在于编写程序,而在于编写完程序后的调试中。代码中的逻辑错误是我们要花很长时间才能去修改正确的。这要求我们平时对汇编语言有更加深入的了解,才能对这些逻辑错误有很好的理解。比如这次程序中

出现的问题,一开始程序执行到最后跳到功能 1 时,没有将 auth 的值重置,导致后面的查询操作出现错误。这属于很常见的错误,只是一个重置操作而已,但是你忽视了的话就会导致很大的问题。又比如一开始没有将缓冲区中的回车置 0,导致后面的登录判断出现了问题。这在使用循环确认的时候很容易出现错误,一旦将回车输入进去,就会导致你输入正确了,但程序将你误判。又比如一开始没有做有符号数的乘除运算,导致计算机直接把数据当成无符号数处理,这直接导致了最后的结果出错,与其他数比较时存在严重错误。最后使用了有符号数的操作,imul,idiv 解决了错误问题。这完全是由于当时概念没有仔细看,又比如后面的 jnl,jnb 之间的区别,一个是有符号的,一个是无符号的,在平时的学习过程中要区分清楚。

在这次编写了一个较完整的程序后,我学会了如何正确编写汇编语言,也了解到汇编的逻辑错误是要花时间去纠正的,希望在这次程序过后,能增长经验,为今后编写更复杂的程序做准备。

参考文献

[1] 王元珍、韩宗芬、曹忠升.《80X86 汇编语言程序设计》. 华中科技大学出版社: 2005 年 04 月