# 華中科技大學 课程实验报告

	课程名称:	汇编语言	言程序设计	实验	_
			实验地点:	南一楼 804 室	(08 号实验台
学 号:	<u>七校联合二学位</u> <u>U201516431</u> 无		姓 名: _	刘云中	
原创性声		_	јк п п <i>т</i> уј:	2017 -	<u> </u>
文中指出。	重声明:本报告的内容 除文中已经注明引用的 存在剽窃、抄袭行为。				
特此声明!					

学生签名:

日期: 2017.5.14

## 成绩评定

实验完成质量得分(70分)	报告撰写质量得分(30分)	
(实验步骤清晰详细深	(报告规范、完整、通顺、	总成绩(100 分)
入,实验记录真实完整等)	详实等)	

指导教师签字:

日期:

# 目录

1 实验目的与要求	1
2 实验内容	1
3 实验过程	2
3.1 任务1	2
3.1.1 实验步骤	2
3.1.2 实验记录与分析	2
3.2 任务 2	7
3.2.1 实验步骤	7
3.2.2 实验记录与分析	10
3.2.3 源程序	13
4 总结与体会	14
4.1 对实验所涉及知识点的主要认识与收获	14
4.1.1 任务一	14
4.1.2 任务二	15
4.2 经验教训与发现的问题	15
4.2.1 汇编语言之初体验:习惯的转变	15
4.2.2 论退出指令 MOV AH, 4CH 的重要性	16
参考文献	

#### 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  $A \times B$  视为有符号数,且 A > B,标志位有何特点? 若将  $A \times B$  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。

1

## 3 实验过程

#### 3.1 任务1

#### 3.1.1 实验步骤

- 1. 将课本 P31 页 1.14 题中的原码全部换算为补码,然后准备上机实验环境。
- 2. 不带任何参数直接启动 TD,进入 TD 的自定义调试模式,方可直接运行我们直接输入的代码。在 TD 代码窗口的当前光标下,直接键入汇编指令,即可弹出汇编指令的输入窗口。每输入一行,回车,当前行的汇编指令即更新为我们所输入者。光标自动移到下一行,以供继续输入。
- 3. 输入后, 先确认 CS: IP 指向的是自己输入的第一条指令的位置, 然后将光标移到输入的最后一条指令处, 按 Alt+R 呼出 "Run"菜单, 选择 "Go to cursor", 让程序运行到光标处。这时, 寄存器窗口就会直接显示结果。
  - 4. 按照第2步和第3步的方法,对3道小题进行检验如下:

小题号	汇编指令	预计的 AH 值	预计的标志位值	
1	MOV AH, 0110011B MOV AL, 1011010B	08DH	SF=1	OF=1
	ADD AH, AL		CF=0	ZF=0
2	MOV AH, 11010111B MOV AL, 10100011B	O7AH	SF=0	OF=1
	ADD AH, AL		CF=1	ZF=0
3	MOV AH, 1100101B MOV AL, 1011101B	ОС2Н	SF=1	0F=1
	ADD AH, AL		CF=0	ZF=0

表格 3.11 要执行的汇编指令与预期结果

5. 输入 MOV AH, 10H; MOV AL, -5H; SUB AH, AL; 观察标志位特点; 输入 MOV AH, 0FFH; MOV AL, -5H; SUB AH, AL; 观察标志位特点。

#### 3.1.2 实验记录与分析

- 1. 实验环境条件 (我的笔记本电脑): Intel Core™ i7-5500U 2.40GHz, 8GB 内存; WINDOWS 10 64 位下 DOSBox 0.72; MASM 6.0, TD.EXE 5.0。代码编辑工具为 Notepad ++。
  - 2. 进入实验环境, 启动 TD, 开始键入命令。第一小题的操作过程如下图所示:

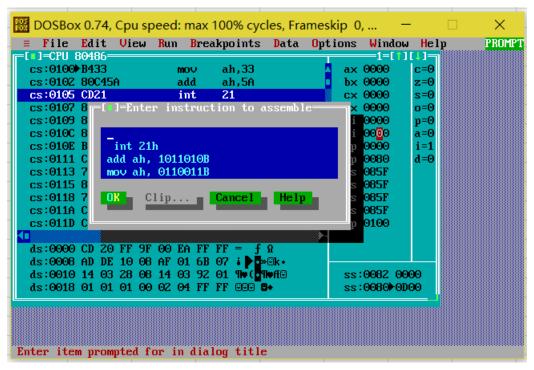


图 3.11 第一小题: 输入汇编代码

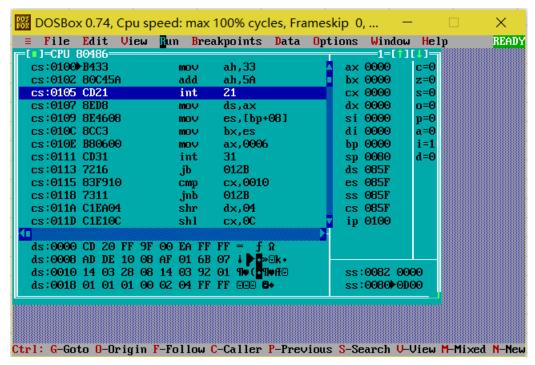


图 3.12 第一小题: 所有代码输入完毕

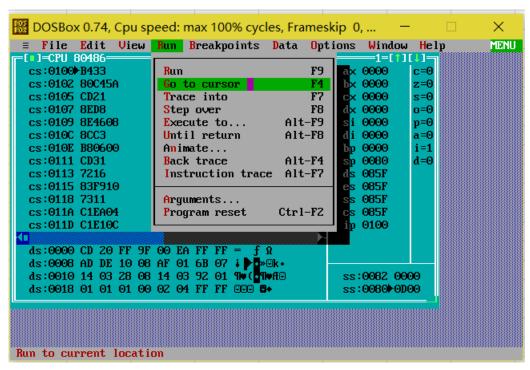


图 3.13 第一小题:设置"运行到光标处"

=[ <b>=</b> ]=CPU					1=[†]		
cs:0100		MOV	ah,33	<u>A</u>	ax BD00	c=0	
cs:0102		add	ah,5A		b× 0000	z=0	
cs:0105		int	21		cx 0000	s=1	
cs:0107		MOV	ds,ax		d× 0000	0=1	
cs:0109		MOV	es,[bp+08	1	si 0000	p=1	
cs:0100		MOV	bx,es		di 0000	a=0	
cs:010E		MOV	ax,0006		bp 0000	i=1	
cs:0111		int	31		sp 0080	d=0	
cs:0113	7216	jb	012B		ds 085F		
cs:0115		cmp	cx,0010		es 085F		
cs:0118	7311	jnb	012B		ss 085F		
cs:011A	C1EA04	shr	d×,04		cs 085F		
cs:011D	C1E10C	shl	cx,0C	<b>₩</b>	ip 0105		
<b> </b>				1			
ds:0000	CD 20 FF 9F 00	EA FF	$FF = f \Omega$				
ds:0008	AD DE 10 08 AF	01 6B (	97 <b>i ⊳o</b> ≫⊡k	•			
ds:0010	14 03 28 08 14	03 92 0	01 ¶♥( <mark>•</mark> ¶♥fl	(€	ss:0082 00	90	
ds:0018	01 01 01 00 02	04 FF I	FF 999 <b>8</b> +		ss:0080)•0D	90	
ds:0010	14 03 28 08 14	03 92 0	01 90 ( <b>•</b> 90#			888888	

图 3.14 第一小题:运行结果

3. 接下来按照同样的方法检验第二和第三小题,结果如下:

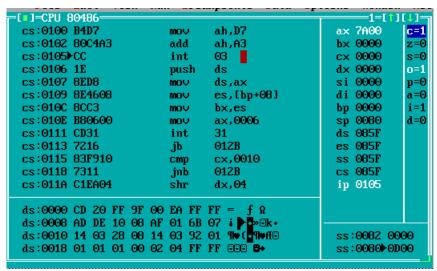


图 3.15 第二小题结果

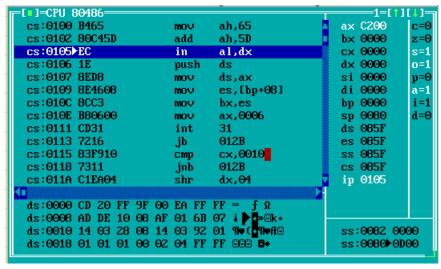


图 3.16 第三小题结果

#### 由此,原假设得证。

4. 输入 MOV AH, 10H; MOV AL, -5H; SUB AH, AL 后, 执行结果如下图。由此可说明, 标志位符合以下特点:

|--|

这里选用的操作数 A>B,相减时不会产生溢出,故 OF 值没有实质性影响。A 与 B 均为有符号数,二者相减, CF=1,产生了借位。

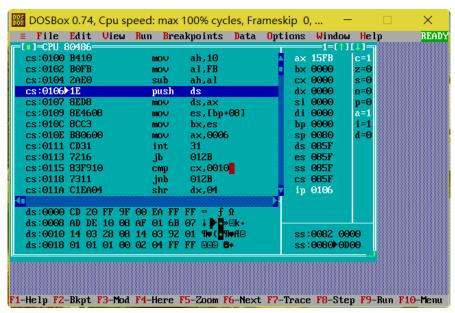


图 3.17 MOV AH,10H; MOV AL,-5H; SUB AH,AL 的执行结果

5. 同理,输入 MOV AH, OFFH; MOV AL, -5H; SUB AH, AL 后,执行结果如下图。由此可说明,标志位符合以下特点:

SF=0 OF=0	CF=0	ZF=0
-----------	------	------

这里选用的操作数 A>B,相减时不会产生溢出,故 OF 值没有实质性影响。A 与 B 均为有符号数,二者相减, CF=0,并未产生借位。

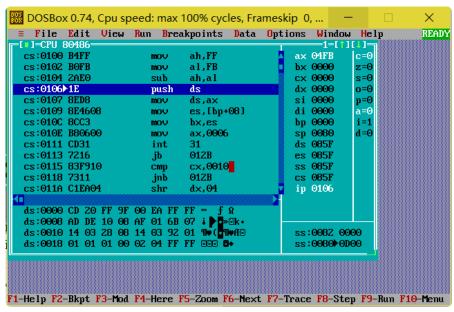


图 3.18 MOV AH,0FFH; MOV AL,-5H; SUB AH,AL 的执行结果

#### 3.2 任务 2

#### 3.2.1 实验步骤

- 1. 将课本上的源码完整录入计算机中,命名为 TASK2. ASM,并用 MASM 和 LINK 进行编译链接,得到可执行文件 TASK2. EXE。
- 2. 用 TD 打开 TASK2. EXE, 确保 CS: IP 寄存器的值指向程序的首条语句所在地址, 然后按 F7, 进行单步运行。执行到"MOV CX, 10"之前(即光标正好指向该语句)时,记录下(BX),(BP),(SI),(DI) 这四个寄存器的值; 同理,也记录下执行到"INT 21H"之前,上述寄存器的值。

除了单步运行,还有一种更便捷的方法,即设置断点。直接将光标定位到需要设置断点的代码处,按下 F2 即可。这时将光标移开该行,则可看见该行变为红色。要取消断点设置,同样按 F2。设置断点后,只要按 F9 执行程序,程序即会在每一个断点处暂停;反复按 F9,可遍历所有的断点,直至程序结束。

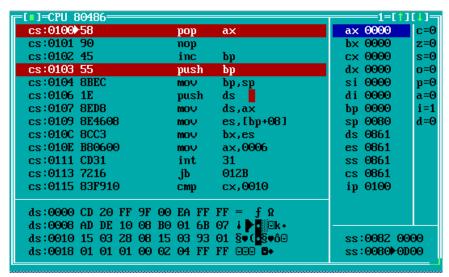


图 3.21 设置过断点的行在图中显示为红色 (注意,图中光标在寄存器窗口)

3. 分别记录程序执行时和退出之前数据段头 40 个字节的内容。一般地,数据段的内容会在 TD 主界面的数据窗口中显示出来,如图所示:

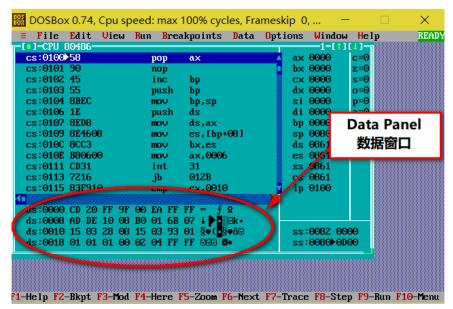


图 3.2 2 数据窗口

这里默认给出的是数据段 DS 的内容,但在单步执行的过程中,这个部分显示的内容会自动地变成 ES。这时,就需要我们手动设置了。

鼠标点击数据窗口,将焦点切换入其中,然后右键点击,弹出菜单:

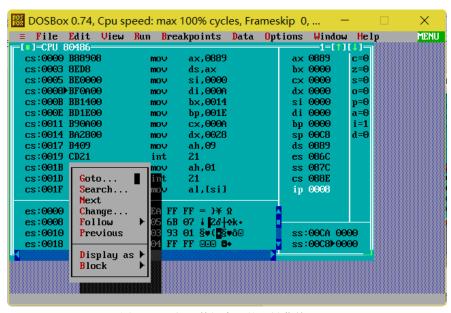


图 3.23 打开数据窗口的右键菜单

在菜单中选择 "Goto···", 输入 DS 段的起始地址 "DS:0000"。回车后,数据窗口中出现的数据就是 DS 段的数据了。

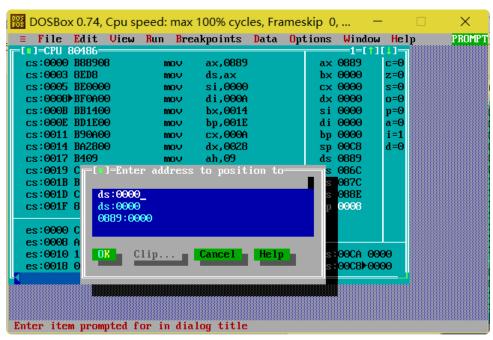


图 3.24 设置数据窗口显示的起始地址

4. 重新打开 TASK2. ASM, 修改原有代码, 以实现实验题目(3)的预期设计。

首先是提示信息的显示。在 DATA SEGMENT 段加入以下变量声明,存储提示信息的内容:

```
INFO1 DB 'Press any key to begin!', ODH, OAH, '$' INFO2 DB 'Finished!', ODH, OAH, '$'
```

然后在"MOV CX, 10"和"LOPA:"之间加入一段代码,以打印输出第一条提示信息:

```
;Show info message
LEA DX, INFO1
MOV AH, 9
INT 21H
```

同理,在"JNZ LOPA"和"MOV AH, 4CH"之间加入一段代码,以打印输出第二条提示信息:

```
; Show a finish informer
LEA DX, INFO2
MOV AH, 9
INT 21H
```

其次是实现按键之后才执行"LOPA:"标记后续的程序。直接在"LOPA:"标记前加入下面一段程序,即可实现在显示完提示信息"Press any key to begin!"后,等待用户按键后继续程序执行:

```
; Wait for key input
MOV AH, 1
INT 21H
```

5. 再用 MASM 和 LINK 重新编译链接 TASK2. ASM, 随后直接运行 TASK2. EXE, 对程序效果进行检

验。

#### 3.2.2 实验记录与分析

1. 将课本源码录入计算机后编译链接,用 TD 打开以进行单步调试。结果发现,自己的代码混杂在 TD 的众多代码当中,很难辨别出来,以至于在单步调试的时候,找不准程序的结束点,当然也就很难找出正确的执行结果了。

据观察,在用 TD 打开一个可执行文件后,其代码可分为两类:可执行文件中的汇编代码,以及 TD 自带的与被调试程序无关的代码。前者才是我们应该关注的,而后者的作用尚未明确,可能是示例代码(Demo),或者是对操作系统功能的展开演示。二者之间若没有明确的分隔,就很容易导致混同。

要想将二者分隔开来,最佳的方法莫过于养成一个好习惯——在程序结束处写上退出指令:

MOV AH, 4CH INT 21H

这样就可以了,如下图所示:



图 3.25 加入退出指令之后的代码。退出指令正好为程序的结束标志

2. 给原有的 TASK2. ASM 加入退出指令后,重新编译并打开 TD 调试。原计划使用单步调试,但是观察源代码发现,源码规模相对较大,如果使用单步调试,则往往要按相当多次 F7 键,才能到达指定行,若粗心大意则很容易错过。因此决定改用设置断点的方式。

分别把光标定位到 "MOV CX, 10"和 "INT 21H"这两行,然后按下 F2 键,设置断点。**注意,**这里的 "INT 21H"指的是课本上程序结束处,也即本实验第(3)步对原程序改造前的 "INT 21H"。

[ ■ ]=CPU 80486=====		ds:0000	= CD;=[•]=CPU 80486====		
cs:0003 8ED8	mov	ds,ax	cs:002E 47	inc	di
cs:0005 BE0000	MOV	si,0000	cs:002F 45	inc	bp
cs:0008 BF0A00	mov	di,000A	cs:0030 43	inc	b×
cs:000B BB1400	MOV	bx,0014	cs:0031 49	dec	cx
cs:000E BD1E00	MOV	bp,001E	cs:0032 75EB	jne	001F
cs:0011 B90A00	mov	cx,000A	cs:0034 BA4200	MOV	d×,0042
cs:0014 BA2800	mov	d×,0028	cs:0037 B409	MOV	ah,09
cs:0017 B409	mov	ah,09	cs:0039 CD21	int	21
cs:0019 CD21	int	21	cs:003B B44C	MOV	ah,4C
cs:001B B401	mov	ah,01	cs:003D CD21	int	21
cs:001D CD21	int	21	cs:003F 0000	add	[bx+si] <mark>,</mark> al
cs:001F 8A04	mov	al,[si]	cs:0041 7502	jne	0045
cs:0021 8805	mov	[di],al	cs:0043 EB67	jmp	00AC

图 3.26 我设置的断点

3. 直接按快捷键 F9,运行程序。程序运行到断点处,会自动中止。在第一个断点"MOV CX, 10"处,可以看到执行到该语句之前的寄存器值,如下所示:

BX=014H	BP=01EH	SI=0	DI=OAH		
同理,第二个断点"INT 21H"处对应寄存器值如下:					
BX=01EH	BP=028H	SI=OAH	DI=014H		

4. 将断点取消,重新打开 TD,开始记录程序执行到退出前数据段 DS 的内容。先按 F7 单步执行,执行完"MOV DS, AX"给数据段寄存器赋起始偏移地址后,数据窗口中的内容由 DS 变为 ES。然后按照实验步骤部分的方法,使其显示 DS 的内容,此时数据窗口即显示程序开始执行时的 DS 内容。

接着,一路按 F7, 执行到程序退出前,方可得到程序退出前的 DS 内容。值得注意的是,在程序执行过程中,数据窗口的内容一直在实时变化,在本程序中表现为内容的增加。

下图即为实验所要求的数据段内容,其中左为程序执行起始时,右为程序结束时:

表格 3.21 数据段内容, 左为程序起始时, 右为结束时



需要注意的是,TD 这个程序的设计,采用了当今 Windows 环境下流行的"灵活窗体布局",即允许用户自由调整窗体内各个元素的位置、大小等。在 TD 的界面中,主操作区的窗口也可以被自由调整大小。要想如上图那样,一次性能把 8×5=40 个字节显示出来,不妨单击窗口右上角的上箭头,将之最大化,如图所示:

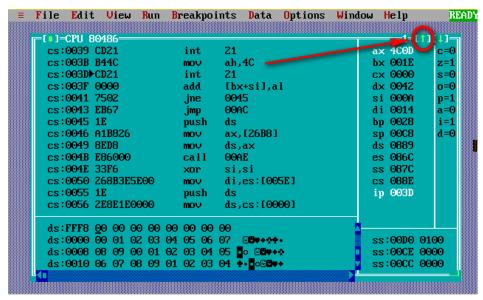


图 3.27 最大化主操作区窗口

从这一细节上足以见识到开发者的匠心独运。

5. 最后根据步骤(3)要求,进一步完善现有代码,再度重新编译链接。编译通过,运行一切 正常,效果如下:

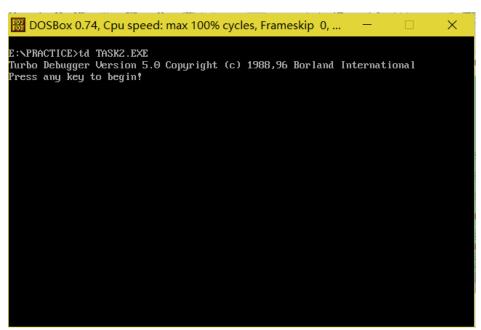


图 3.28 效果图一:在TD中运行

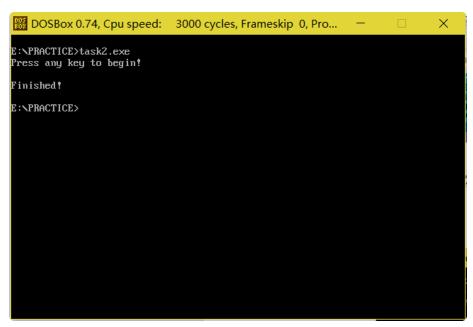


图 3.29 效果图二:独立运行

#### 3.2.3 源程序

```
;以下是根据要求(3)而进行调整的代码,可以实现在标号LOPA 前等待用户输入
. 386
STACK SEGMENT STACK USE16
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)
 INF01
         DB 'Press any key to begin!', ODH, OAH, '$'
         DB 'Finished!', ODH, OAH, '$'
INF02
DATA ENDS
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
```

```
;Show info message
 LEA DX, INFO1
 MOV AH, 9
 INT 21H
 ; Wait for key input
 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
 ; Show a finish inform message
 LEA DX, INFO2
 MOV AH, 9
 INT 21H
 MOV AH, 4CH
 INT 21H
CODE ENDS
END START
```

## 4 总结与体会

## 4.1 对实验所涉及知识点的主要认识与收获

#### 4.1.1 任务一

通过任务一,我掌握了TD工具的基本使用,以及用TD来调试程序代码的能力。 TD的诞生,面向的就是专业的开发者,所以它的功能尤为强悍,除了支持调试编译好的可执

行程序外,还支持即时运行汇编代码,实时查看寄存器、指示器的值。

其中最有代表性的特性,即为支持即时运行汇编代码:用户只需在程序中键入代码,即可立即运行,而无须专门去写 ASM 格式的源代码文件。在这样的环境下,我们随时可以把新学的汇编语句输入其中,尝试执行并查看效果,如此实践,完全可以加深对汇编指令的印象。所以说,要学习汇编语言,TD 是必不可少的良师益友。

其次,寄存器、指示器值的实时显示,也是相当惊艳的功能。各种常用寄存器与指示器的值整 齐罗列在界面的右端,运行时只要哪个值发生了变化,TD 就会立即将其加亮显示,直观明了。同 时,为了更好地支持调试,这些值都是可以修改的。

当然,TD 是一款强大的工具,我们目前使用的功能仅仅是再基础不过的那么一小部分。更多的用途,以及潜在的惊艳,有待在日后的学习过程中慢慢发掘。

#### 4.1.2 任务二

通过任务二,我掌握了TD工具的进阶使用——调试功能,以及初步编写汇编程序的能力。

当代 IDE 所具有的调试功能, TD 当然也有,最常用的莫过于单步调试和断点调试,二者各有千秋。其中单步调试适用于代码量少的汇编程序,以及任务一中的即时运行代码;断点调试适用于代码量大的汇编程序。当然,如果要观察程序运行的每一步中寄存器、指示器值的变化,则应选择单步调试。

对于正在学习汇编语言的我们来说,调试功能是学习利器,因为调试过程中,程序的走向、存储器值的变化均一览无余,跟着 TD 中的光标,就足以让我们明白一个程序是如何运行的。课本上的那段示例代码,采用了循环结构,是再好不过的学习素材。

接下来就是更上一层楼——完善程序。完善程序,首先就是要审题,明白出题人的要求,接着根据要求,确定如何完善。要求完成的内容很简单,就是在课本程序的循环体前打出一段提示文字,同时要求按键后才能继续执行。分析题目可知,这就是要新学习的系统功能调用运用到程序当中——等待用户输入(1号系统功能)与打印输出字符串(9号系统功能)。

由此分析后,接下来的工作,就是编写程序了。编写程序的过程,正好是对前段时间学习的一个大总结:真正将所学指令用于真正的程序当中,按照汇编语言的规范,与操作系统的约定,有序组织之。这意义尤为重大,尽管我们真正要写的代码不过寥寥数行。

其实,寥寥数行代码,照样可以写出成就感,毕竟这是我学习汇编以来,正常实现的"第一个程序"。

#### 4.2 经验教训与发现的问题

#### 4.2.1 汇编语言之初体验: 习惯的转变

没有100%顺利一遍即通过的实验,发现问题在所难免,尤其是汇编这样非常低层的编程语言。

汇编的底层性,决定了它不可能像高级语言那样给我们建构好完备的逻辑框架,并提供完备的逻辑查错机制;相反,连最基本的程序结构,尤其是条件结构和循环结构,都得我们纯手工地调用 汇编指令来实现。

以一个简单的循环结构程序为例。在高级语言中,我们可以把循环体装到代码块当中,然后写上 for、while 这样的循环关键字,跟上由直观的表达式构成的循环条件,这样基本能保证我们的循环可以跑得起来。

但在汇编上,可不是如此了。我们得用再原始不过的跳转语句,配上标号,来实现循环体的重复执行;而条件判断,也得用 CMP 这样原始色彩浓厚的语句——连比较运算符都不支持。然而,这还不够,为了适应各种原始的运算,跳转语句俨然构成了一个庞大的家庭,兄弟姐妹多得不得了。想要正确地选用跳转语句,更得盯着标志位,明白什么样的标志位使哪个跳转语句起作用……

以上种种体会,对于早已习惯 C、Python、JavaScript 这样之高级语言的我来说,印象尤其深刻,这毕竟是两种截然不同的编程习惯在对比。但是,万事开头难,适应总需要那么一段时间,难捱的适应期过了,就是清爽自在的艳阳天了。

汇编语言学习,还有另外一大难点——数量庞大、含义各异的指令集。

关于指令含义的理解,其实是不难的——汇编语言的指令,绝大部分都是该指令英文描述之缩写(多为机器指令),辅以 OFFSET、ASSUME、SEGMENT 这样的词汇(多为伪指令)。就拿前面提到的跳转语句那一大家子为例子:

JZ/JNZ	JG	JLE	JР	Ј0	JMP
Jump when	Jump when	Jump when	Jump when	Jump when	Jump
(not) zero	greater than	larger than	pairs	overflow	

表格 4.21 跳转指令和英文全称对应关系举例

英文全称摆在这里,很好理解吧。

那么,指令执行之后会产生什么效果?执行结果会送往哪些寄存器?标志位会如何变化?每条指令都会给这三个问题不同的回答,有的回答甚至会颠覆我们的想象。这时,课本的作用就可以100%发挥了,几乎所有的常用指令在里面都有详尽的讲解,用到时及时查查。

随着学习过程的推进,我发现,汇编语言并没有我想象中的那么难。总结一下,学习过程中真正的难点,一是对这一全新编程习惯的接受、运用与掌握;二就是知道不同的指令、语句有什么样的含义。而它们,其实都能很容易被征服。

#### 4.2.2 论退出指令 MOV AH, 4CH 的重要性

退出指令"MOV AH, 4CH; INT 21H"是我们必须掌握的汇编指令,主要用在汇编程序的结束处,用来结束程序,可看作是程序结束的标志。时刻不忘写该语句,是良好的编程习惯,有利于提高代码的可读性。

当然,实际编程当中,如果不写这两个语句,同样是可以通过 MASM 汇编器的编译的,而且编译链接出的可执行文件也是可以正常运行的。我猜想,操作系统在程序代码执行结束时,会隐含地

执行退出指令。所以在实践当中,退出指令也不是不可以省略。

但是在用 TD 调试程序的时候,问题可就没这么简单了。用 TD 打开一个未写退出指令的可执行 文件,然后阅读窗口中的汇编代码,找出属于这个程序的代码,接着单步调试、断点调试……很快,你就会发现:找不着北了——要么在单步调试的过程中一不留神错过了关键的地方,要么眼睁睁看着程序神不知鬼不觉地运行结束。到底哪里才是真正的程序代码?

为什么会出现如此尴尬的情况?这源于 TD 本身的设计——包含预置代码。不带任何参数打开 TD, 首先映入眼帘的一定是它代码窗口中的预置代码,而不是清清白白一个 "Untitled Document (未命名文档)"。这些代码的作用尚不明确,很有可能是示例代码。然而,当打开一个程序后,窗口中的代码构成明显变得更加复杂了,除了被调试程序本身的代码,还包括 TD 预置的另一批代码 (可能是对操作系统功能的演示),二者非常容易混淆。

要想将被调试程序的代码与 TD 的预置代码区分开来,最简单直接的方法,就是把退出指令写上。在 TD 中,这两行指令会被原原本本显示出来,看到这两行指令,方可知道程序的结束点就在那里,不必再费尽心思对照着 ASM 源码慢慢去找。

因此,为了更好地调试程序,更为了良好的编程习惯,退出指令还是记得写比较好。

## 参考文献

[1] 王元珍, 曹忠升, 韩宗芬.《80X86 汇编语言程序设计》. 版本(2005 版). 武汉: 华中科技大学出版社, 2005.