

Ares ME

个人实验过程中遇到的各种小问题的小笔记，可以小参考一下。

1、先说说 MOVSB (MOVE String Byte)：即字符串传送指令，这条指令按字节传送数据。通过 SI 和 DI 这两个寄存器控制字符串的源地址和目标地址，比如 DS:SI 这段地址的 N 个字节复制到 ES:DI 指向的地址，复制后 DS:SI 的内容保持不变。

而 REP (REPeat) 指令就是“重复”的意思，术语叫做“重复前缀指令”，因为既然是传递字符串，则不可能一个字（节）一个字（节）地传送，所以需要有一个寄存器来控制串长度。这个寄存器就是 CX，指令每次执行前都会判断 CX 的值是否为 0（为 0 结束重复，不为 0，CX 的值减 1），以此来设定重复执行的次数。因此设置好 CX 的值之后就可以用 REP MOVSB 了。

CLD (CLear Direction flag) 则是清方向标志位，也就是使 DF 的值为 0，在执行串操作时，使地址按递增的方式变化，这样便于调整相关段的当前指针。这条指令与 STD (SeT Direction flag) 的执行结果相反，即置 DF 的值为 1。

； example: 把当前数据段中偏移 1000H 开始
； 的 100 个字节数据传送到偏移 2000H 开始的
； 单元中

```
cld ; 指针增值
push DS ; 当前数据段，因此压入栈中保存
pop ES ; 使 ES=DS
mov SI, 1000H ; 源串指针初值
mov DI, 2000H ; 目的串指针初值
mov CX, 100 ; 循环次数
Next:
lodsb ; 取一个字节
stosb ; 存一个字节
loop Next ; 循环 CX 次
```

； 以下程序片段与上面的等价：

```
cld ; 地址指针增值
.....
mov CX, 100 ; 循环 CX 次
Next:
movsb ; 每次传送一字节数据
loop Next
```

；或者用更简单的写法：

```
cld
.....
mov CX,100
rep movsb
```

2、repe cmpsb 指令：

repe 是一个串操作前缀，它重复串操作指令，每重复一次 ECX 的值就减一，一直到 CX 为 0 或 ZF 为 0 时停止。

cmpsb 是字符串比较指令，把 ESI 指向的数据与 EDI 指向的数一个一个的进行比较。

当 repe cmpsb 配合使用时就是字符串比较啦，当相同时继续比较，不同时不比较

```
mov edi,[ebp+08] 将你输入的密码的地址付给 EDI
mov esi,[ebp+0c] 真正的地址付给 ESI
mov ecx,[ebp+10] 将他们的长度附给 ECX
repe cmpsb 进行比较
jecxz 00401260 如果 CX 等于 0，即密码正确跳
mov eax,00 密码不正确时，会 EAX 为 0
```

再补充一下吧：

cmpsb 是将 ESI 指向的字节与 EDI 指向的字节进行减操作
如果两个字符相等，即 ZF 为 1，当不相等时 ZF 为 0

而 REPE 停止重复的条件是 ZF 为 0 或 CX 为 0，说明啦，当 ZF 为 0 时肯定就是字符串不同啦，当 CX 为 0 时，表明字符串比对成功没有出现不相等的情况。

不过我觉得这样比不太好，如果你的密码打了 8 位

而真正的密码 4 位，如果 ECX 是 4 的话，他真会对 4 位，正好你前 4 位打对啦，那输入的密码也是正确的啦。如果他的 ECX 取得是你输入的密码的个数，就没问题啦。不知道具体程序是什么样的，乱评一下，别介意。

3、CBW：字节转换为字执行的操作：AL 的内容符号扩展到 AH,形成 AX 中的字。即如果(AL)的最高有效位为 0，则(AH)=0;如(AL)的最高有效位为 1，则(AH)=0FFH

CBW 字节转换为字指令

执行的操作：AL 的内容扩展到 AH,形成 AX 中的字。

例如:CBW

指令执行前 AL=98H 即 10011000B

则执行后 AX=0FF98H

4、org 指定绝对地址的好处是，维护代码的时候不必再行计算相应代码被安排的地址。换句话说，如果你接手一份代码的时候，尚未完全了解硬件平台，未必清楚它的中断向量表大小，如果没有 org 指定主程序入口地址，你又如何能快速的判断呢

举例说，你的“一般的 org 2000H; ajmp main; org 2013H; ajmp Int_ADC.....”

实际上是指 ajmp main 这条指令被放在 rom 的 0x2000，ajmp Int_ADC 这条指令被放在 0x2013，而并不是说“main 函数从 0x2000 开始、Int_ADC 函数从 0x2013 开始”，所以你不必担心。只需要确保一条 ajmp 指令的长度不要大于 0x13 就没有问题（当然不会大于，64 位系统的 jmp 也只有 5 字节）

如果程序强行指定那两个函数的入口地址，xxx 是这样写的：

```
“
org 2000H
main:

xxx
...

org 2013H
Int_ADC:
xxx
xxx
”
```

如果是这样写的，那么就表示 main 被强制指定到 0x2000，Int_ADC 被强制指定到 0x2013，那么如果 main 后面的代码多于 0x13 字节，就会出问题了

5、

在 8086 系列的汇编语言中

IN 指令的意思是从端口中读取数据，比如 IN AL, 80H，将 80H 端口数据读入到 AL 中

OUT 指令的意思是往端口输出数据，比如 OUT 80H, AL，将 AL 输出到 80H 端口

in 和 Out 都是 IO 操作指令，例如 out 指令：

OUT PortNo/DX, AL/AX

功能为把 AL/AX 的数据送到 IO 地址，IO 地址如果大于 FFH，则地址需要放入 DX，要输出字节，默认使用 AL 寄存器，要输出字，默认使用 AX 寄存器。

例如：

```
MOV AL,10H          //(将字节 10H 从 I/O 端口 70H 输出)
OUT 70H,AL
```

```
MOV AX,0010H        //(将字 0010H 从 I/O 端口 37FH 输出。)
MOV DX,37FH
```

OUT DX,AX

6、

STI(Set Interrupt) 中断标志置 1 指令 使 IF = 1;

CLI(Clear Interrupt) 中断标志置 0 指令 使 IF = 0;

它们只影响本指令指定的标志，而不影响其他标志位（即 STI 和 CLI 只影响 IF）。

7、汇编中 test 操作：

为举例方便说一下 jnz 和 jz

测试条件

JZ ZF=1

JNZ ZF=0

即 Jz=jump if zero (结果为 0 则设置 ZF 零标志为 1,跳转)

Jnz=jump if not zero

test 属于逻辑运算指令

功能: 执行 BIT 与 BIT 之间的逻辑运算

测试(两操作数作与运算,仅修改标志位,不回送结果).

Test 对两个参数(目标, 源)执行 AND 逻辑操作,并根据结果设置标志寄存器,结果本身不会保存。TEST AX,BX 与 AND AX,BX 命令有相同效果

语法: TEST r/m,r/m/data

影响标志: C,O,P,Z,S(其中 C 与 O 两个标志会被设为 0)

运用举例:

1.Test 用来测试一个位,例如寄存器:

test eax, 100b; b 后缀意为二进制

jnz *****; 如果 eax 右数第三个位为 1,jnz 将会跳转

我是这样想的,jnz 跳转的条件是 ZF=0,ZF=0 意味着 ZF(零标志)没被置位,即逻辑与结果为 1.

2.Test 的一个非常普遍的用法是用来测试一方寄存器是否为空:

test ecx, ecx

jz somewhere

如果 ecx 为零,设置 ZF 零标志为 1,Jz 跳转。

8、汇编语言查表指令 XLAT (Translate)。

查表指令 XLAT (XLAT: 字节查表转换)。 指令格式: XLAT TABLE 其中 TABLE 为一待查表格的首地址。 指令功能: 把待查表格的一个字节内容送到 AL 累加器中。在执行该指令前, 应将 TABLE 先送至 BX 寄存器中, 然后将待查字节与其在表格中距表首地址位移量送 AL,即 $AL \leftarrow ((BX) + (AL))$ 。执行 XLAT 将使待查内容送到累加器。 本指令不影响状态标位, 表格长度不超过 256 字节

9、

HLT halt, 停止执行指令, 执行后 cpu 进入停止状态。不在执行指令。直到被其他设备的信号或中断信号来激活。用来等待设备输入和节能。

IRET(interrupt return)中断返回, 中断服务程序的最后一条指令。IRET 指令将推入堆栈的段地址和偏移地址弹出, 使程序返回到原来发生中断的地方。其作用是从中断中恢复中断前的状态。

10、宏与子程序的区别

宏和子程序都是为了简化源程序的编写, 提高程序的可维护性, 但是它们二者之间存在着以下本质的区别:

1、在源程序中，通过书写宏名来引用宏，而子程序是通过 **CALL** 指令来调用；

2、汇编程序对宏通过宏扩展来加入其定义体，宏引用多少次，就相应扩展多少次，所以，引用宏不会缩短目标程序；而子程序代码在目标程序中只出现一次，调用子程序是执行同一程序段，因此，目标程序也得到相应的简化；

3、宏引用时，参数是通过“实参”替换“形参”的方式来实现传递的，参数形式灵活多样，而子程序调用时，参数是通过寄存器、堆栈或约定存储单元进行传递的；

4、宏引用语句扩展后，目标程序中就不再有宏引用语句，运行时，不会有额外的时间开销，而子程序的调用在目标程序中仍存在，子程序的调用和返回均需要时间。

总之，当程序片段不长，速度是关键因素时，可采用宏来简化源程序，但当程序片段较长，存储空间是关键因素时，可采用子程序的方法来简化源程序和目标程序

11、宏与子程序都可以用一个名字定义一段程序，以简化源程序的结构和设计。二者的区别：

1、在源程序中，通过书写宏名来引用宏，而子程序是通过 **CALL** 指令来调用；

2、宏调用是通过宏扩展来实现的，宏引用多少次，就相应扩展多少次，所以，引用宏不会缩短目标程序；而子程序代码在目标程序中只出现一次，调用子程序是执行同一程序段，因此，目标程序也得到相应的简化

子程序

优点：模块化，节省内存，可被多次调用，编程效率高。

缺点：额外开销（保存返回地址，计算转向地址，传递参数等）大，增加了执行时间。适用于子功能代码较长、调用比较频繁的情况。

宏调用：

优点：参数传送简单，执行效率高。

缺点：不节省空间，适用于子功能代码较短、传参较多的情况。