

2021/01/06_16位汇编_第8课_花指令、汇编子程序的设计、中断指令

笔记本: 16位汇编

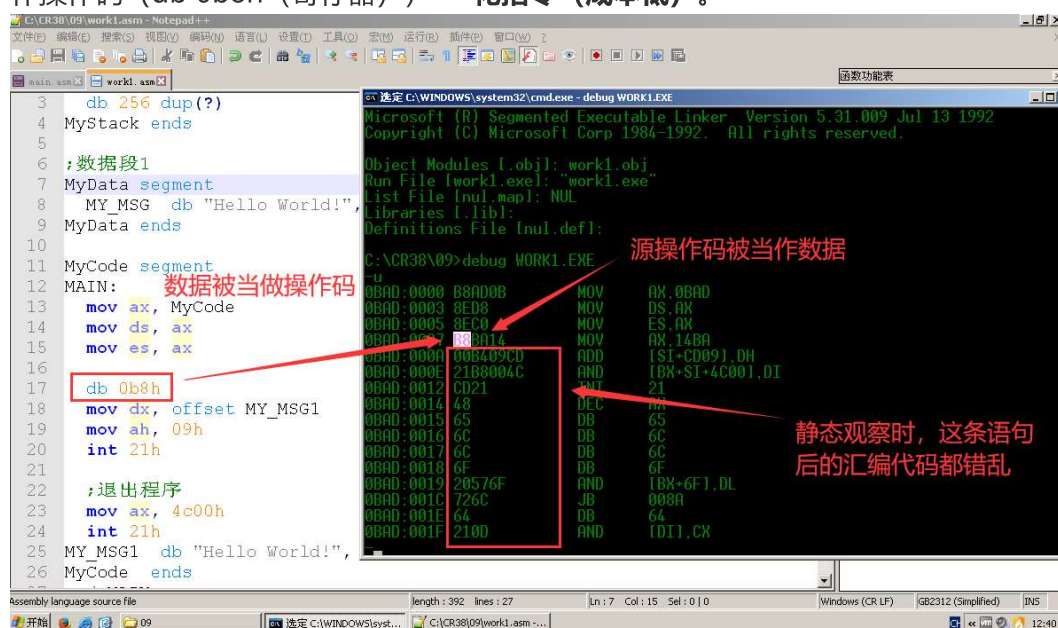
创建时间: 2021/1/6 星期三 10:30

作者: ileemi

- [花指令](#)
 - [花指令解法](#)
- [汇编代码重用](#)
 - [子程序指令](#)
 - [函数](#)
 - [给子程序添加参数](#)
 - [局部变量](#)
 - [返回值 \(保存运算结果\)](#)
 - [段间子程序调用](#)
- [中断指令](#)
 - [INT](#)

花指令

代码段可以存放数据（需要将数据放置到代码段末尾，同时需要将数据段切换成代码段）。这种方式可用来进行代码加密，在代码段的前面或者中间添加数据代码会被当作操作码（db 0b8h（寄存器）） -- 花指令（成本低）。



需要保证代码可以正常执行（跳转等），汇编代码就做到了加密，示例如下：

```

11 MyCode segment
12 MAIN:
13     mov ax, MyCode
14     mov ds, ax
15     mov es, ax
16
17     jmp LAEL1
18     db 0b8h
19 LAEL1:
20     mov dx, offset MY_MSG1
21     mov ah, 09h
22     int 21h
23
24     ;退出程序
25     mov ax, 4c00h
26     int 21h

```

```

C:\WINDOWS\system32\cmd.exe
C:\CR38\09>WORK1.EXE
Hello World!
C:\CR38\09>a

```

jmp LAEL1: ;反汇编引擎可以检测到
 db 0b8h ;对CPU来说不会被执行
 LAEL1:
 xxx

代码执行结果没有问题，汇编代码错乱。但是上面的方法反汇编引擎可以检测到（反汇编引擎遇到跳转指令将指令到跳转目的地址间的代码当做数据，不将其当做指令），所以也可以使用下面的方法：

改进版本：

```

mov ax, 1
mov bx, 1
sub ax, bx
jz LAEL1 ;概率跳转
db 0b8h ;数据被当作操作码解释
LAEL1:
xxx

```

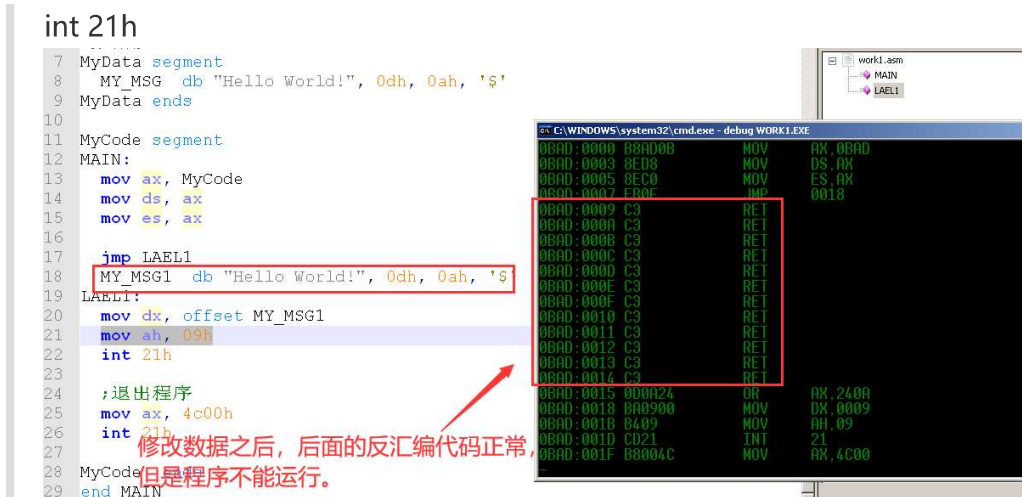
有些反汇编引擎会模仿一堆乱算指令后的结果，判断其会不会进行跳转。后来发展到读去文件指定字节数据、接收服务器发送数据来保证一定进行跳转（反汇编引擎就不好判断），这样就做到了低成本代码加密。

升级版本，在跳转指令中添加可以输出数据的代码，有使用的代码：

```

jmp LAEL1
MY_MSG1 db "Hello World!", 0dh, 0ah, '$'
LAEL1:
mov dx, offset MY_MSG1
mov ah, 09h

```



可以做个备份，修改后的文件进行反汇编分析。

花指令解法

- 使用花指令的程序在进行调试的时候没有效果（只适合静态观察，执行的时候和正常程序一样）。代码量多的时候，不方便调试。
- 静态观察使用花指令的程序，发现使用花指令的位置，使用 "-u 地址"，之后的代码就显示正常，可进行调试。
- 通用使用静态观察，观察使用花指令处的反汇编代码，观察使用花指令的内存前后数据位置，使用二进制工具就对应应的字节数（将其修改为：C3，一个字节的指令（就不在影响后面的反汇编代码））

汇编代码重用

子程序指令

子程序是完成特定功能的一段程序，当主程序（调用程序）需要执行这个功能时，采用CALL调用指令转移到该子程序的起始处执行，当运行完子程序功能后，采用RET返回指令回到主程序继续执行。

方法1：

```
;不通用，代码冗余
jmp SHOW_HELLO1
RETURN1:
...
jmp SHOW_HELLO2
RETURN2:
...

SHOW_HELLO1:
mov dx, offset MY_MSG1
```

```

    mov  ah,  09h
    int  21h
    jmp  RETURN1
SHOW_HELLO2:
    mov  dx,  offset  MY_MSG1
    mov  ah,  09h
    int  21h
    jmp  RETURN2

```

方法2:

```

;不通用，有一定的局限性SHOW_HELLO  内部使用了所有寄存器
;这种方法就不能使用了
    mov  bx,  offset  RETURN1
    jmp  SHOW_HELLO
RETURN1:
    ...
    mov  bx,  offset  RETURN2
    jmp  SHOW_HELLO
RETURN2:
    ...

;退出程序
    mov  ax,  4c00h
    int  21h

SHOW_HELLO:
    ;内部使用了所有寄存器
    mov  bx,  0
    mov  cx,  0
    mov  si,  0
    mov  di,  0
    mov  dx,  offset  MY_MSG1
    mov  ah,  09h
    int  21h
    jmp  bx ;bx寄存器数值被修改，跳不回去了

```

方法3：使用堆栈保存跳转时的地址，返回的时候进行恢复 -- **子程序（一段可以重复执行的代码）**

```

;子程序
    mov  ax,  offset  RETURN1
    push  ax
    jmp  SHOW_HELLO
RETURN1:

```

```

    mov ax, offset RETURN2
    push ax
    jmp SHOW_HELLO
RETURN2:

;退出程序
mov ax, 4c00h
int 21h

SHOW_HELLO:
    push bx
    mov bx, 0
    mov cx, 0
    mov si, 0
    mov di, 0
    mov dx, offset MY_MSG1
    mov ah, 09h
    int 21h

    pop bx ;自己保存的, 需要自己恢复
    pop ax
    jmp ax ;跳转到进行跳转之前保存的地址

MY_MSG1 db "Hello World!", 0dh, 0ah, '$'

```

使用子程序指令： `call` 、 `ret` （两个指令不影响寄存器） 优化方法3：

```

;子程序
; mov ax, offset RETURN1
; push ax
; jmp SHOW_HELLO
; RETURN1:
call SHOW_HELLO ;等价上面三行代码

; mov ax, offset RETURN2
; push ax
; jmp SHOW_HELLO
; RETURN2:
call SHOW_HELLO ;等价上面三行代码

;退出程序
mov ax, 4c00h
int 21h

SHOW_HELLO:
    push bx ;在入口处保存环境

```

```

mov  bx,  0
mov  cx,  0
mov  dx,  offset  MY_MSG1
mov  ah,  09h
int  21h

pop  bx      ;自己保存的，需要自己恢复（在ret指令执行前，恢复环境）

;pop  ax
;jmp  ax    ;跳转到进行跳转之前保存的地址 --> pop ip
ret          ;等价上面两行汇编指令，不影响寄存器

MY_MSG1  db  "Hello World!", 0dh, 0ah, '$'

```

使用子程序指令 `call` 不需要在写标号，CPU会将下一条指令的地址存储到堆栈中（CPU执行这条指令的时候，根据指令长度可以计算出下一条指令的地址）。**自己压入堆栈内的数据需要在执行 `ret` 指令之前弹出，否则栈顶的地址会当作返回地址使用。**

注意：调用子程序之前，有进行寄存器操作，在子程序中有对寄存器复制等，退出子程序后，之前使用的寄存器数值发生变化。

解决办法：保存寄存器环境（在子程序中入口处将子程序中使用的寄存器入栈），推出前恢复寄存器环境（ret指令执行前，将入栈的寄存器弹出），**子程序中使用哪些寄存器就将哪些寄存器入栈即可。**

代码示例：

```

mov  cx,  1
call  SHOW_HELLO
mov  cx,  2
call  SHOW_HELLO
mov  cx,  3
call  SHOW_HELLO

;退出程序
mov  ax,  4c00h
int  21h
SHOW_HELLO:
push  bx      ;保存寄存器环境
push  cx
push  si
push  di
mov  bx,  0
mov  cx,  0
mov  si,  0
mov  di,  0
mov  dx,  offset  MY_MSG1

```

```

mov ah, 09h
int 21h

pop bx    ;恢复寄存器环境
pop cx
pop si
pop di
;pop ax
;jmp ax    ;跳转到进行跳转之前保存的地址 --> pop ip
ret        ;等价上面两行汇编指令，不影响寄存器
MY_MSG1 db "Hello World!", 0dh, 0ah, '$'

```

函数

子程序中保存环境是函数的概念。

提供子程序的通用性，去除子程序中使用固定的字符串 -- **给子程序添加参数**。

给子程序添加参数

通过寄存器传递参数（调用约定）。

```

;堆栈段
MyStack segment stack
    db 256 dup(?)
MyStack ends

;数据段
MyData segment
    MY_MSG1 db "Hello World1!", 0dh, 0ah, '$'
    MY_MSG2 db "Hello World2!", 0dh, 0ah, '$'
MyData ends

;代码段
MyCode segment
MAIN:
    mov ax, MyData
    mov ds, ax
    mov es, ax
    ;给子程序添加参数，通过寄存器传递参数
    mov ax, offset MY_MSG1
    call SHOW_HELLO
    mov ax, offset MY_MSG2
    call SHOW_HELLO
    mov ax, offset MY_MSG1

```

```

call  SHOW_HELLO

;退出程序
mov  ax,  4c00h
int  21h

SHOW_HELLO:
    push  ax      ;保存寄存器环境
    push  dx
    push  cx
    mov  cx,  0
    mov  dx,  ax   ;ax  保存要输出的字符串地址
    mov  ah,  09h
    int  21h

    pop  dx      ;恢复寄存器环境
    pop  cx
    pop  ax
    ;pop  ax
    ;jmp  ax      ;跳转到进行跳转之前保存的地址 --> pop  ip
    ret          ;等价上面两行汇编指令，不影响寄存器

MyCode  ends
end  MAIN

```

通过寄存器传递参数（**调用约定**），参数少的时候可取，当传递参数较多的时候，寄存器不够用。可以使用内存（堆栈）传递参数。使用堆栈传递参数的好处：可传递参数较多，子程序使用完，堆栈可以进行释放，达到重复使用。**注意：为了参数访问时方便，参数的顺序（参数存放到栈顶访问时比较方便）需要是“从右往左依次入栈”。**

子程序使用参数时，需要进行计算。在call的时候，栈底保存的是返回值（入栈顺序：参数1 --> 参数2 --> 执行 call 指令，保存的是下一条指令的地址（返回地址）），所以在获取参数1：[sp+2]，获取参数2：[sp+4]。注意：sp不是基址寄存器，不能用来直接访问内存，可使用：mov bp, sp。

注意：跳转到子程序之前**入栈的参数**，在退出子程序后并不会出栈，会导致堆栈不平衡（子程序使用过多的时候会导致栈爆）。

解决办法：

方法1：在退出子程序后，手动平衡对应字节数的栈空间（调用者平衡栈：C调用约定）。示例：add sp, 4

方法2：在子程序内部返回之前，函数自己平衡对应字节数的栈空间（函数本身进行释放栈空间：stdcall）示例：

```

pop ax ;比较低效
add sp, 4 ;栈顶需要是返回地址
push ax
ret    ;等价上面两行汇编指令，不影响寄存器

```

CPU 指令 **retn** 等价上面四行代码，效率比上面四行要高，使用示例：

ret 4

执行mov ip, [sp] (将栈顶数据, 给IP) 之前, 先执行add sp, 4。CPU可以做到, CPU可以将返回地址存放到暂存寄存器中。

代码示例:

```
;堆栈段
MyStack segment    stack
    db 256 dup(?)
MyStack ends

;数据段
MyData segment
    MY_MSG1    db "Hello World1!", 0dh, 0ah, '$'
    MY_MSG2    db "Hello World2!", 0dh, 0ah, '$'
MyData ends

;代码段
MyCode segment
MAIN:
    mov ax, MyData
    mov ds, ax
    mov es, ax

    ;从右往左依次入栈
    mov ax, 09h
    push ax
    mov ax, offset MY_MSG1    ;调用约定 寄存器传参, 注意参数顺序
    push ax
    call SHOW_HELLO
    ;add sp, 4 ;调用者手动平衡对应字节数的栈空间

    mov ax, 09h
    push ax
    mov ax, offset MY_MSG2    ;调用约定 寄存器传参, 注意参数顺序
    push ax
    call SHOW_HELLO
    ;add sp, 4 ;调用者手动平衡对应字节数的栈空间

;退出程序
    mov ax, 4c00h
    int 21h

SHOW_HELLO:
    push ax    ;保存寄存器环境
    push dx
    push cx
```

```

;获取参数1: [sp+2]
;获取参数2: [sp+4]

mov bp, sp          ;sp不是基址寄存器，不能用来直接访问内存
mov cx, 0
mov dx, word ptr [bp+8] ;[sp+8]:子程序入口有三个push
mov ah, byte ptr [bp+10]
int 21h

pop dx ;恢复寄存器环境
pop cx
pop ax
;pop ax
;jmp ax ;跳转到进行跳转之前保存的地址 --> pop ip、

;pop ax
;add sp, 4 ;栈顶需要是返回地址
;push ax
;ret ;等价pop ax、jmp ax，不影响寄存器
retn 4 ;函数内部自动平衡栈

MyCode ends
end MAIN

```

```

C:\WINDOWS\system32\cmd.exe - debug WORK1.EXE
AX=0000 BX=0000 CX=0000 DX=0158 SP=0100 BP=00F4 SI=0000 DI=0000
DS=0BAC ES=0BAC SS=0B9C CS=0BAE IP=0012 NV UP EI PL NZ NA PO NC
0BAE:0012 B80900 MOV AX,0009
-q

C:\CR38\09>debug WORK1.EXE
-g 34
Hello World!

AX=0924 BX=0000 CX=0000 DX=0158 SP=00F8 BP=00F4 SI=0000 DI=0000
DS=0BAC ES=0BAC SS=0B9C CS=0BAE IP=0034 NV UP EI PL NZ NA PO NC
0BAE:0034 58 POP AX
-p

AX=0000 BX=0000 CX=0000 DX=0158 SP=00FA BP=00F4 SI=0000 DI=0000
DS=0BAC ES=0BAC SS=0B9C CS=0BAE IP=0035 NV UP EI PL NZ NA PO NC
0BAE:0035 C20400 RET 0004
-d ss:fa
0B9C:00F0 12 00 00 00 09 00
0B9C:0100 48 65 6C 6C 6F 20 57 6F 72 6C 64 31 21 0D 0A 24 Hello World1!..$
0B9C:0110 48 65 6C 6C 6F 20 57 6F 72 6C 64 32 21 0D 0A 24 Hello World2!..$
0B9C:0120 B8 AC 0B 8E D8 8E C0 B8 09 00 50 B8 00 00 50 E8 .....P...P...P.
0B9C:0130 10 00 B8 09 00 50 B8 10 00 50 E8 05 00 B8 00 4C .....P...P...L
0B9C:0140 CD 21 50 52 51 8B EC B9 00 00 8B 56 08 8A 66 0A ..!PRQ.....V...f.
0B9C:0150 CD 21 5A 59 58 C2 04 00 00 E4 75 47 8A C8 2E A1 ..!ZYX.....uG....
0B9C:0160 0A 92 0A E4 75 3D 8A E8 20 8B 16 0C 92 83 FB 01 ....u=.....
0B9C:0170 75 02 86 E9 EB 19 2E 8B 16 08 u.....
-p

AX=0000 BX=0000 CX=0000 DX=0158 SP=0100 BP=00F4 SI=0000 DI=0000
DS=0BAC ES=0BAC SS=0B9C CS=0BAE IP=0012 NV UP EI PL NZ NA PO NC
0BAE:0012 B80900 MOV AX,0009

```

局部变量

上面的代码还有需要改进的地方，就是当子程序中，有新的寄存器需要入栈，那么调用参数的部分就需要改动。代码如下：

```

SHOW_HELLO:
    push    ax        ;保存寄存器环境
    push    dx
    push    cx

    ;获取参数1: [sp+2]
    ;获取参数2: [sp+4]
    mov     bp,     sp        ;sp不是基址寄存器，不能用来直接访问内存
    mov     cx,     0
    mov     dx,     word ptr [bp+8]    ;[sp+8]:子程序入口有三个push
    mov     ah,     byte ptr [bp+10]   ; 上下两句都需要改动
    int     21h

    pop     cx        ;恢复寄存器环境
    pop     dx
    pop     ax
    retn     4        ;函数内部自动平衡栈

```

对上面的代码进行修改：入口处**保存栈底**（可使访问参数时偏移固定）

```

SHOW_HELLO:
    mov     bp,     sp        ;sp不是基址寄存器，不能用来直接访问内存
    ;防止在调用子程序之前 bp寄存器被使用，应将其入栈
    push    bp
    push    ax        ;保存寄存器环境
    push    dx
    push    cx

    ;获取参数1: [sp+2]
    ;获取参数2: [sp+4]
    mov     cx,     0
    mov     dx,     word ptr [bp+2]    ;[sp+8]:子程序入口有三个push
    mov     ah,     byte ptr [bp+4]   ;上下两句都需要改动
    int     21h

    pop     cx        ;恢复寄存器环境
    pop     dx
    pop     ax
    pop     bp

    retn     4        ;函数内部自动平衡栈

```

访问栈时，通常使用 bp（其保存的的时当前段的栈底，保存sp的值，不是最初原始的栈底），为了使栈底固定，方便访问。

子程序入口，出口尽量使用固定的格式，方便访问参数，退出时保证堆栈平衡。

同时还需要保存寄存器环境（防止子程序内部使用了寄存器影响外面对应的寄存器）。由于能用的通用寄存器不多，在没有空闲寄存器使用的，可将值保存到栈中。

局部变量的访问地址固定问题，需要依次满足下面步骤：

1. 保存栈底
2. 保存局部变量（手动申请局部变量空间）
3. 保存寄存器环境
4. 恢复寄存器环境
5. 释放局部变量空间（不需要计算局部变量空间大小：mov sp, bp）
6. 恢复栈底

一个函数完整的写法，代码示例：

```
;-----  
;      两数相加  
;-----  
MY_ADD:  
    ;1. 保存栈底  
    push bp  
    mov bp, sp  
  
    ;在没有空闲寄存器使用的，可将值保存到栈中  
    ;避免大量使用push pop，可手动抬栈  
    ;在保存寄存器环境之前抬栈，可使局部变量访问地址固定  
    ;2. 固定局部变量位置  
    sub sp, 4      ;手动抬栈，类似申请局部变量  
  
    ;3. 保存寄存器环境  
    push bx        ;ax作为保存返回值的寄存器，不在需要保存环境  
  
    mov ax, [bp+4]  
    mov [bp-2], ax ;保存临时数据(第一个局部变量)  
    add ax, [bp+6]  
    mov [bp-4], ax ;保存临时数据(第二个局部变量)  
    ;mov [sp], ax  
  
    ;4. 释放寄存器环境  
    pop bx  
  
    ;5. 释放局部变量  
    ;add sp, 4      ;释放栈(类似释放局部变量)  
    mov sp, bp      ;释放局部变量空间(不需要计算局部变量空间大小)  
  
    ;6. 恢复栈底  
    pop bp  
    retn 4
```

返回值（保存运算结果）

方法1（比较麻烦）：

- 可以在子程序外申请一个局部变量
- 将局部变量作为参数传到子程序中
- 将运算结果保存到该局部变量中并返回

方法2（返回值使用一个寄存器保存）：

- 需要提前约定好，一般使用寄存器 ax
- 使用 ax 作为保存返回值的寄存器，寄存器ax 在子程序中就不需要保存环境

段间子程序调用

自动切换段（cs）：call far ptr MY_SUB

自动恢复段（cs）：retf

切换段之前，将之前的CS和IP保存到堆栈中（便于恢复段）。所以访问参数时，需要[bp+6]；跨段访问的函数，在其段中，有想访问其子程序时在使用 `call` 就不通用，通用需要使用 `call far ptr`。需要提前确定是：**段间子程序** 还是 **段内子程序**。

代码示例：

```
;-----  
;  
;    堆栈段  
;-----  
MyStack segment    stack  
    db 256 dup(?)  
MyStack ends  
  
;-----  
;  
;    数据段  
;-----  
MyData segment  
    MY_MSG1    db "Hello World1!", 0dh, 0ah, '$'  
    MY_MSG2    db "Hello World2!", 0dh, 0ah, '$'  
MyData ends  
  
;-----  
;  
;    段间子程序  
;-----  
MyCode2 segment  
    call far ptr MY_SUB ;不使用far ptr，段内访问子程序，获取的参数  
地址不对  
MY_SUB:
```

```

push bp
mov bp, sp ;保存栈底

;返回值保存到ax中
;切换段之前, 将之前的CS和IP保存到堆栈中 (便于恢复段)
mov ax, [bp+6] ;所以访问参数1时需要 +6
sub ax, [bp+8]

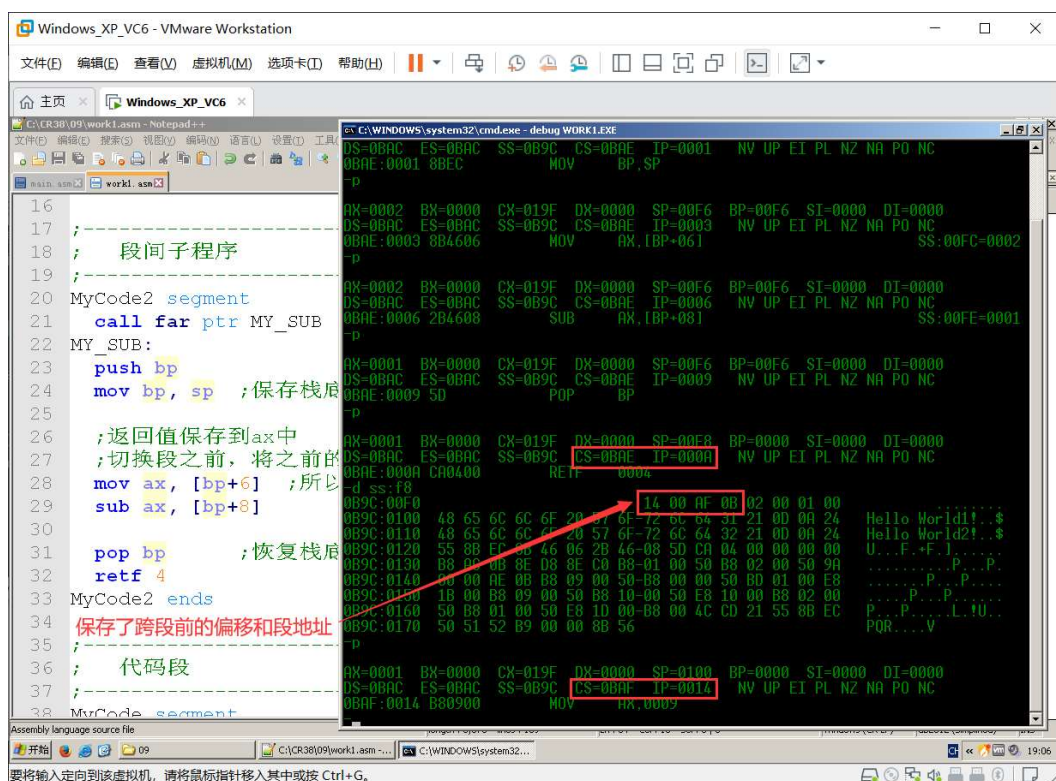
pop bp ;恢复栈底
retf 4
MyCode2 ends

;-----
; 代码段
;-----

MyCode segment
MAIN:

mov ax, MyData
mov ds, ax
mov es, ax
;段间(跨段)子程序访问
mov ax, 1
push ax
mov ax, 2
push ax
call far ptr MY_SUB
MyCode ends
end MAIN

```



中断指令

中断 (Interrupt) 是又一种改变程序执行顺序的方法。

中断请求可以来自处理器外部的中断源，也可以由处理器执行指令引起。

INT

int 21H: Dos功能调用 (打断正在执行的代码)，21H号中断是 DOS 提供给用户的用于调用系统功能的中断，它有近百个功能供用户选择使用，主要包括设备管理、目录管理和文件管理三个方面的功能。

中断表 (由CPU规定) 在内存中，地址是固定的，int 21h (操作系统从中断表中取出地址并调用)

中断函数的返回指令: iret