# 实验五: 实现系统调用

计算机科学与技术 18340146 宋渝杰

# 实验目的:

- 1. 学习掌握PC系统的软中断指令
- 2. 掌握操作系统内核对用户提供服务的系统调用程序设计方法
- 3. 掌握C语言的库设计方法
- 4. 掌握用户程序请求系统服务的方法

# 实验要求:

- 1. 了解PC系统的软中断指令的原理
- 2. 掌握x86汇编语言软中断的响应处理编程方法
- 3. 扩展实验四的的内核程序,增加输入输出服务的系统调用。
- 4. C语言的库设计,实现putch()、getch()、printf()、scanf()等基本输入输出库过程
- 5. 编写实验报告,描述实验工作的过程和必要的细节,如截屏或录屏,以证实实验工作的真实性

# 实验内容:

- 1. 修改实验4的内核代码,先编写save()和restart()两个汇编过程,分别用于中断处理的现场保护和现场恢复,内核定义一个保护现场的数据结构,以后,处理程序的开头都调用save()保存中断现场,处理完后都用restart()恢复中断现场
- 2. 内核增加int 20h、int 21h和int 22h软中断的处理程序,其中,int 20h用于用户程序结束是返回内 核准备接受命令的状态; int 21h用于系统调用,并实现3-5个简单系统调用功能; int22h功能未 定,先实现为屏幕某处显示INT22H
- 3. 保留无敌风火轮显示,取消触碰键盘显示OUCH!这样功能
- 4. 进行C语言的库设计,实现putch()、getch()、gets()、puts()、printf()、scanf()等基本输入输出库过程,汇编产生libs.obj
- 5. 利用自己设计的C库libs.obj,编写一个使用这些库函数的C语言用户程序,再编译,在与libs.obj一起链接,产生COM程序。增加内核命令执行这个程序
- 6. 编写实验报告,描述实验工作的过程和必要的细节,如截屏或录屏,以证实实验工作的真实性

# 实验过程:

#### 操作环境:

• 操作系统: win10 + Linux

• 虚拟机: VirtualBox

• C 编译器: gcc

• x86 编译器: nasm

● 链接器: ld

步骤一: 实现 save() 和 restart()

#### 实现 save():

在中断发生时,实模式下的 CPU 会将 flags、cs、ip 先后压入当前被中断程序(时间中断时为内核,系统调用时为用户程序)的堆栈中,之后跳转到中断处理函数中进行处理。

包括上述三个寄存器,还有以下寄存器需要保存:

• 段寄存器: es, ds, ss

• 主寄存器: di, si, bp, sp, ax, bx, cx, dx

因此,我在 c 模块声明结构体 PCB 用户存储各寄存器信息,并在汇编模块利用写地址的方式,将寄存器的数值存入 c 模块相应位置中。需要提出的是,汇编模块我先利用了 si 指向 c 模块结构体 PCB 的地址,之后用地址偏移写入寄存器内容,因此先暂存 si 寄存器的值,在写完所有内容之后,最后保存 si 寄存器的值。

更具体的每个步骤的解释参见下文代码和注释:

#### c 模块:

```
struct PCB {
    // 由于是利用地址偏移保存,因此下面变量的顺序可以随意
    int ip, cs, es, ds, ss, di, si, bp, sp, ax, bx, cx, dx, flags, pid;
} q[5], *qi = q; // 利用指针写地址,因此 q 需声明为数组形式
```

#### 汇编模块:

```
save:
   push ds
   push cs
   pop ds
                        ; ds 指向内核
   pop word[save_ds] ; 保存了原始的 ds ,即用户程序 pop word[save_cs] ; 保存了 save 返回的地址
   mov word[save_si],si ; 暂存 si
   mov si,word[qi] ; c 中的 save 结构体
   pop word[si]
                        ; ip
   pop word[si+4]
                        ; cs
                        ; flags
   pop word[si+8]
   mov word[si+12],es ; es
   push word[save_ds]
   pop word[si+16]
                        ; ds
   mov word[si+20],ss
                        ; ss
   mov word[si+24],ax
                        ; ax
   mov word[si+28],bx
                         ; bx
                        ; cx
   mov word[si+32],cx
   mov word[si+36],dx
                        ; dx
   mov word[si+40],di
                        ; di
   mov word[si+44],bp
                        ; bp
   mov word[si+48],sp
                        ; sp
   push word[save_si]
   pop word[si+52]
                        ; si
   jmp word[save_cs]
                        ; 跳转回 call save 下一步
datadef:
                          ; 这些是中间变量,不保存实际信息
   save_cs dw 0
   save_si dw 0
   save_ds dw 0
   save_pid dw 0
```

#### 实现 restart():

restart 过程实际上是 save 的逆过程,因此只需把 save 保存的所有寄存器的值读出来,放入对应的位置,最后使用 iret 将 flags、cs、ip 反向出栈存入对应寄存器即可。和 save 一样,我同样先使用 si 指向 c 模块结构体的位置,用地址偏移读出寄存器的值并存入后,最后再 restart si。

#### 汇编模块:

```
restart:
   mov si,[qi]
  mov es,word[si+12] ; es
  mov ss,word[si+20]
                       ; ss
  mov ax,word[si+24]
                       ; ax
                       ; bx
  mov bx,word[si+28]
                       ; cx
   mov cx,word[si+32]
  mov dx,word[si+36]
                       ; dx
   mo∨ di,word[si+40]
                       ; di
   mov bp,word[si+44]
                      ; bp
   mov sp,word[si+48]
                       ; sp
   push word[si+8]
                       ; flags
   push word[si+4]
                       ; cs
   push word[si]
                        ; ip
   push word[si+52]
   push word[si+16]
   pop ds
                        ; ds
   pop si
                        ; si
   iret
                        ; 中断结束,返回 cs:ip 处执行
```

最后,修改 int 8h 和原有的 int 20h,调用 save()和 restart()

```
int20h:
  call save
   call cls
                ; 用户程序退出后清屏
   jmp main
   jmp restart
                     ; 结构对称,实际上该代码不执行
int8h:
   c1i
                     ; 屏蔽外部中断
   call save
   push 0
   call draw
                    ; c 模块"数字钟"显示
   push ax
   mov al,20h
   out 20h,al
   out OAOh,al
                     ; 中断结束
   pop ax
   sti
                       ;解除屏蔽
   jmp restart
```

编译命令行如下:和实验四基本一样,注意修改文件名即可,因此不再赘述:

```
gcc -march=i386 -m16 -mpreferred-stack-boundary=2 -ffreestanding -fno-PIE -
masm=intel -c 5-1c.c -o 5-1c.o
nasm -felf 5-1asm.asm -o 5-1asm.o
ld -m elf_i386 -N --oformat binary -Ttext 0x7e00 5-1asm.o 5-1c.o -o 5-1.bin
nasm 5-los.asm -o 5-los.bin

rm -f syjos.img
/sbin/mkfs.msdos -C syjos.img 1440
dd if=1.com of=syjos.img seek=18 conv=notrunc
dd if=2.com of=syjos.img seek=19 conv=notrunc
dd if=3.com of=syjos.img seek=20 conv=notrunc
dd if=4.com of=syjos.img seek=21 conv=notrunc
dd if=5-1.bin of=syjos.img seek=1 conv=notrunc
dd if=5-1os.bin of=syjos.img conv=notrunc
```

### 测试 save() 和 restart():

生成 5-1.img,测试结果如下图:

内核刚运行时,可以看出使用了 save() 和 restart() 过程的时钟中断正常运行,数字钟正常显示:

```
Welcome to syj's os! Enter a instruction (or Enter 'help' for help):
>>

00:12
```

打开用户程序 1, 用户程序通过 int 20h 中断返回, 可以看出返回正常:

```
18340146 syj

PR HJ

OS GK

B N T F L

C M U E M

D L U D N

E K W C O

F J X B P

G I Y A Q

H Z R
```

```
Welcome to syj's os! Enter a instruction (or Enter 'help' for help):
>>
00:37
```

步骤二: 内核增加 int 20h、int 21h 和 int 22h

### 增加 int 20h:

在我的实验二中,就已经实现了 int 20h,用于用户程序结束时返回内核,准备接受新的命令。 实验二中对 int 20h 的实现过程和思路如下图: (注意,下方小段文字为图片)

3. 添加 int 20h 中断,实现从用户程序返回监控程序的功能:由于前面讲到用户程序显示 100 个字符后会自动停止,因此 int 20h 只需直接返回监控程序顶部即可

在此基础上把步骤一的 save() 和 restart() 加入后, 最终代码如下:

int20h:

call save

call cls ; 用户程序退出后清屏

jmp main

jmp restart ; 结构对称,实际上该代码不执行

#### 增加 int 21h:

int 21h 用于系统调用,并实现几个简单系统调用功能。在本次实验五中,我实现了7个系统调用功能,具体信息如下表:

功能号	入口参数	出口参数	功能描述
1	ah = 1,es:dx 为字符串地址	无	将 es:dx 位置的一个字符串转化成大 写
2	ah = 2,es:dx 为字符串地址	无	将 es:dx 位置的一个字符串转化成小 写
3	ah = 3,es:dx 为字符串地址,bx = 翻转的字符串长度	无	将 es:dx 位置的一个字符串前 bx 位翻转
4	ah = 4,es:dx 为字符串地址	ax = 数值	将 es:dx 位置的一个 10 进制字符串 转变为对应的数值
5	ah = 5,es:dx 为字符串地址,bx = 要转换的数值	无	将 bx 的数值转变为 es:dx 位置的一个 10 进制字符串
6	ah = 6,es:dx 为字符串地址	ax = 数值	将 es:dx 位置的一个 2 进制字符串转 变为对应的数值
7	ah = 7,es:dx 为字符串地址,bx = 要转换的数值	无	将 bx 的数值转变为 es:dx 位置的一个 2 进制字符串

下面是各个系统调用功能的实现思路和步骤:

### 功能号 ah=01h 的系统调用 (字符串转大写):

实现的思路与实验 3-2 相似: 汇编模块将参数 es、dx 压栈传递给 c 模块函数,在 c 中对字符串进行转大写操作,最后无需返回值,指针所指的字符串已完成转换。

#### c 模块:

```
void toupper(char* s) {
   int i = 0;
   while (s[i]) {
      if (s[i] >= 'a' && s[i] <= 'z')
            s[i] = s[i]-32; // 转大写
      i++;
   }
}</pre>
```

#### 汇编模块:

# 功能号 ah=02h 的系统调用 (字符串转小写):

同理,在上面的基础上, c模块函数大写改成小写即可

c 模块:

```
void tolower(char* s) {
   int i = 0;
   while (s[i]) {
      if (s[i] >= 'A' && s[i] <= 'Z')
            s[i] = s[i]+32; // 转小写
      i++;
   }
}</pre>
```

#### 汇编模块:

### 功能号 ah=03h 的系统调用(字符串反转):

这里与上文会有一些不同: c 模块函数多接收一个参数,表示翻转的字符串长度,因此汇编模块参数压 栈和多余参数出栈的步骤要多一点

#### c 模块:

```
void reverse(char* s, int len) {
    int l=0,r=len-1;
    char temp;
    for (; l<r; l++, r--) { // 翻转
        temp = *(s+1);
        *(s+1) = *(s+r);
        *(s+r) = temp;
    }
}</pre>
```

#### 汇编模块:

```
sys_3:
  mov ax, 0
                     ; 传递参数 len
   push ax
   push bx
                      ; 传递参数 len
   push es
                      ; 传递参数 s
                      ; 传递参数 s
   push dx
   call dword reverse
                     ; 丢弃参数
   pop bx
   pop ax
                      ; 丢弃参数
                     ; 丢弃参数
   pop dx
                      ; 丢弃参数
   pop es
   ret
```

# 功能号 ah=04h 的系统调用 (十进制数字字符串转换成 int 类型数值):

这里与上文也有一些不同: c 模块函数多了一个返回值, 会自动赋值到寄存器 AX 上, 因此后文想要获取这个返回值的话, 去寄存器 AX 就可以找到

#### c 模块:

```
int atoi(char *s) {
   int ans = 0,i;
   for (i=0; s[i]!='\0'; ++i)
       ans = ans*10+s[i]-48;
   return ans;
}
```

#### 汇编模块:

```
sys_4:

push es ; 传递参数
push dx ; 传递参数
call dword atoi
pop dx ; 丢弃参数
pop es ; 丢弃参数
ret
```

### 功能号 ah=05h 的系统调用 (int 类型数值转化成十进制字符串):

这里 c 模块函数有两个参数,和 ah=03h 的系统调用 c 模块函数类似,但是参数位置不同,汇编模块压栈时记得交换一下参数压栈次序即可。

#### c 模块:

```
void itoa(int num, char* str) {
    int i = 0;
    if (num == 0) // 特判 num = 0
        str[i++] = '0';
    while (num) {
        str[i++] = num%10+48;
        num /= 10;
    }
    str[i] = '\0';
    reverse(str, i); // 别忘了翻转
}
```

#### 汇编模块:

```
sys_5:
   push es
                       ; 传递参数 s
   push dx
                      ; 传递参数 s
   mov ax, 0
   push ax
                      ; 传递参数 val
                       ; 传递参数 val
   push bx
   call dword itoa
                      ; 丢弃参数
   pop bx
                       ; 丢弃参数
   pop ax
   pop dx
                      ; 丢弃参数
   pop es
                       ; 丢弃参数
   ret
```

### 功能号 ah=06h 的系统调用 (二进制数字字符串转换成 int 类型数值):

这里与 ah=04h 十进制字符串转成 int 类似,代码也是把 \*10 改成 \*2 即可

c 模块:

```
int atoi_2(char *s) {
   int ans = 0,i;
   for (i=0; s[i]!='\0'; ++i)
      ans = ans*2+s[i]-48;
   return ans;
}
```

#### 汇编模块:

### 功能号 ah=07h 的系统调用 (int 类型数值转化成二进制字符串):

这里与 ah=05h int 转十进制字符串类似,代码也是把 10 改成 2 即可

c 模块:

```
void itoa(int num, char* str) {
    int i = 0;
    if (num == 0) // 特判 num = 0
        str[i++] = '0';
    while (num) {
        str[i++] = num%2+48;
        num /= 2;
    }
    str[i] = '\0';
    reverse(str, i); // 别忘了翻转
}
```

#### 汇编模块:

```
sys_7:
                      ; 传递参数 s
  push es
                      ; 传递参数 s
   push dx
   mov ax, 0
  push ax
                      ; 传递参数 val
                      ; 传递参数 val
   push bx
   call dword itoa_2
                      ; 丢弃参数
   pop bx
                      ; 丢弃参数
   pop ax
                      ; 丢弃参数
   pop dx
                       ; 丢弃参数
   pop es
   ret
```

### 将 7 个系统调用整合成 int 21h:

上文汇编模块定义了 7 个系统调用函数,这里需要将它们整合到 21 号中断函数中,根据功能号 AX 的 具体值调用相应的函数即可,同时记得写入中断向量表。

#### 汇编模块:

```
extern toupper,tolower,reverse,atoi,itoa,atoi_2,itoa_2
                           ; 内存前64k放置的中断向量表,将段寄存器指向该处
   mov ax, 0000h
   mov es, ax
                           ; 定义 21 号中断: 系统调用
   mov ax, 21h
   mov bx, 4
   mul bx
   mov si, ax
                     ; 写入函数 int21h
   mov ax, int21h
   mov [es:si], ax
   add si, 2
   mov ax, cs
   mov [es:si], ax
int21h:
  call save
                           ; save
   push ds
   push si
                           ; 用si作为内部临时寄存器
   mov si, cs
   mov ds, si
                           ; ds = cs
  mov si, ax
   shr si, 8
                           ; si = 功能号
   add si, si
                           ; si = 2 * 功能号
   sub si, 2
   call [sys_table+si] ; 系统调用函数
   pop si
   pop ds
   jmp restart
                           ; restart
sys_table:
                            ; 存放功能号与系统调用函数映射的表
   dw sys_1,sys_2,sys_3,sys_4,sys_5,sys_6,sys_7
```

#### 增加 int 22h:

实验要求 int 22h 功能未定,先实现为屏幕某处显示 INT22H。因此我也只是基本实现该步骤,并不对其进行调用,在后续的实验中如果还有对 int 22h 的操作步骤,再对其进行调用

### 编写 int 21h 测试文件:

int 20h 在实验二以及这次实验的步骤一中已经测试, int 22h 尚未调用, 因此这次步骤二的测试部分只需测试 int 21h 的功能即可

编写用户程序 5.asm, 用于测试系统调用的各项功能:

测试 ah=01h, ah=02h, ah=03h: 定义一个名为 [test1] 的字符串变量,包含着多个大写字母和小写字母,先转换成大写,再转换成小写,再将前 7 位字符翻转:

```
mov ax, cs
mov es, ax
                       ; es=cs
mov dx, test1
mov ah, 01h
                       ; es:dx=串地址
                        ; 系统调用功能号ah=01h, 大写转小写
int 21h
                       ; 输出提示信息
. . .
mov ax, cs
mov es, ax
                       ; es=cs
mov dx, test1
mov ah, 02h
                        ; es:dx=串地址
                        ; 系统调用功能号ah=02h, 小写转大写
int 21h
                        ; 输出提示信息
mov ax, cs
mov es, ax
                       ; es=cs
mov dx, test1
                        ; es:dx=串地址
mov bx, 7
              ; 部分反转,只反转前 7 位
; 系统调用功能号ah=03h,反转
mov ah, 03h
int 21h
                       ; 输出提示信息
. . .
test1 db 'AbCdEfGSyj', 0
len1 equ $-test1
```

测试 ah=04h, ah=05h: 定义一个名为 [test2] 的字符串变量,用于测试系统调用 4 号功能;同时给 BX 赋值 16388,用于测试系统调用 5 号功能

需要特别注意的是,上文提到 4 号调用的返回值返回到 AX 中,但是中断结束调用 restart() 后,AX的值将会被覆盖,因此这种情况下无法检测 4 号调用是否正确(下文将用别的方式测试)

```
mov ax, cs
mov es, ax
                       ; es=cs
mov dx, test2
                       ; es:dx=串地址
mov ah, 04h
                       ; 系统调用功能号ah=04h, atoi
int 21h
                       ; ax=转换后的数字
mov bx, 16388
mov ax, cs
                      ; es=cs
mov es, ax
mov dx, test2
                       ; es:dx=串地址
mov ah, 05h
                       ; 系统调用功能号ah=05h, itoa
                      ; es:dx=转换后的数字字符串
int 21h
                       ; 输出提示信息
. . .
test2 db '16388', 0
len2 equ $-test2
```

测试 ah=06h, ah=07h: 定义一个名为 [test3] 的字符串变量,用于测试系统调用 6 号功能;同时给 BX 赋值 46,用于测试系统调用 7 号功能

```
mov ax, cs
mov es, ax
                        ; es=cs
mov dx, test3
                       ; es:dx=串地址
mov ah, 06h
                       ; 系统调用功能号ah=06h, atoi_2
int 21h
                        ; ax=转换后的数字
mov bx, 46
mov ax, cs
mov es, ax
                       ; es=cs
                        ; es:dx=串地址
mov dx, test3
mov ah, 07h
                       ; 系统调用功能号ah=07h, itoa_2
int 21h
                       ; es:dx=转换后的数字字符串
                        ; 输出提示信息
. . .
test3 db '101110', 0
len3 equ $-test3
```

之后,修改一下内核的提示信息,加入用户程序5的信息:

最后,在上文的编译命令行添加以下代码,将 5.asm 生成 5.com 并烧入 img 文件内:

```
nasm 5.asm -o 5.com
dd if=5.com of=syjos.img seek=22 conv=notrunc
```

#### 测试 int 21h:

生成 5-2.img, 测试结果如下图:

输入指令 ls, 可以显示新的用户程序信息:

输入指令 exe, 再输入 5, 运行测试系统调用的用户程序:

测试结果如下图,具体解释如下: 一开始系统调用 1 号功能处理字符串 Abcdefgsyj , 将字符串转成大写,生成新的字符串 ABCDEFGSYJ ; 系统调用 2 号功能处理新字符串,将字符串转成小写,生成 abcdefgsyj ; 系统调用 3 号功能处理新字符串,将字符串前 7 位翻转,生成 gfedcbasyj ; 系统调用 4 号功能处理字符串 16388 , 但无法验证正确性 ; 系统调用 5 号功能处理数值 16388 , 生成 10 进制字符串 16388 ; 系统调用 6 号功能处理字符串 101110 , 但无法验证正确性 ; 系统调用 7 号功能处理数值 46 , 生成 2 进制字符串 101110 。可以看出 1、2、3、5、7 号系统调用均能正确运行。

```
syscall_1 ABCDEFGSYJ

syscall_2 abcdefgsyj

syscall_3 gfedcbasyj

syscall_5 16388

syscall_7 101110

Enter any to return
```

下面验证 4、6 号系统调用的正确性: 先去掉 save() 和 restart() 函数, 保证寄存器 AX 内保存到系统调用返回值, 之后把上文中测试 4、6 号系统调用的代码 mov bx,16388 和 mov bx,46 都修改成 mov bx,ax,将 4、6 号系统调用的返回值成为 5、7 号系统调用的参数。

修改代码之后的测试结果如下图(与上图相同),解释如下: 因为 4、6 号系统调用分别处理字符串 16388 和 101110 ,返回值分别为 int 类型数值 16388 和 46,再通过 5、7 号系统调用处理这两个数值,生成的新字符串为 16388 和 101110 ,与图中显示相符。

```
syscall_1 abcdefgsyj
syscall_3 gfedcbasyj
syscall_5 16388
syscall_7 101110
Enter any to return
```

# 步骤三: 保留无敌风火轮显示, 取消触碰键盘显示 OUCH! 这样功能

这部分比较简单,保留实验四的时钟中断(我把风火轮升级为了数字钟),并把我实验四中的 draw() 函数关于触碰键盘显示 OUCH! 的代码直接删掉即可。

```
void draw() {
    if (judge == 0) { // 数字钟部分,保留即可
        count++;
        if (count >= 18) {
           count = 0;
           num1++;
           if (num1 >= 10) {
               num1 = 0;
               num2++;
               if (num2 >= 6) {
                   num2 = 0;
                   num3++;
                   if (num3 >= 10) {
                       num3 = 0;
                       num4++;
                       if (num4 >= 6) num4 = 0;
                   }
               }
            }
           pchar2((char)(num4+48),24,75);
           pchar2((char)(num3+48),24,76);
           pchar2(':',24,77);
           pchar2((char)(num2+48),24,78);
           pchar2((char)(num1+48),24,79);
       }
    /* 下面为触碰键盘显示 OUCH! 的代码,直接删掉即可
   else {
        schar();
        if (in == 1) {
           pchar2('0',xc,yc);
           pchar2('U',xc,yc+1);
           pchar2('C',xc,yc+2);
           pchar2('H',xc,yc+3);
```

```
pchar2('!',xc,yc+4);
    pchar2('0',xc,yc+5);
    pchar2('U',xc,yc+6);
    pchar2('C',xc,yc+7);
    pchar2('H',xc,yc+8);
    pchar2('!',xc,yc+9);
    xc = (xc+2)%24;
    yc = (yc+18)%65;
    in = 0;
}

}

}
*/
```

# 步骤四: 进行 c 语言的库设计

在我的实验三中,已经实现了一些 c 语言的输入输出函数,代码如下:

```
int X = 0, Y = 0;
void pchar(char c) { // 输出一个字符
   if (c != '\r' && c != '\n') {
       asm volatile(
                               // asm 汇编内嵌编程,在屏幕上显示字符
          "push es\n"
           "mov es, ax\n"
          "mov es:[bx],cx\n"
           "pop es\n"
           : a''(0xB800), b''((X*80+Y)*2), c''((0x07<<8)+c)
          :);
                                // a: 显存起始地址 b: 行列位置 c: 颜色和字符
       if (++Y >= 80) {
          if (++X >= 25)
              X = 0;
          Y = 0;
       }
       asm volatile(
          "int 0x10\n"
                          // asm 汇编内嵌编程,设置光标位置
           : "a"(0x0200), "b"(0), "d"((X<<8)|Y)); // a: 功能号 b: 页码 c: 位置
       return;
   }
       pchar(' ');
   while (Y);
}
char gchar() { // 输入一个字符
   char ch;
   asm volatile("int 0x16\n" // asm 汇编内嵌编程,从键盘获取一个字符
               : "=a"(ch) // 获取的字符放入 ch 中
               : "a"(0x1000));
   return ch;
}
void pstr(char *s) { // 输出一个字符串
   for (; *s; ++s)
```

目前的输入输出函数已经可以实现输入、输出一个字符和一个字符串。在这次实验中,新添加输入、输出一个 int 类型数值的 io 函数:

```
void pint(int n) { // 输出一个 int 数值
    char str[10];
   int i = 0;
   while (n) {
        str[i++] = n\%10+48;
        n /= 10;
   }
    for (; i>0; i--)
        pchar(str[i-1]);
}
int gint() { // 输入一个 int 数值
   int n = 0;
   char c;
    while (1) {
        c = gchar();
        if (c == '\r' || c == '\n')
        while (c > '9' || c < '0') // 防止错误输入
           c = gchar();
        pchar(c);
        n = n*10+c-48;
   return n;
}
```

将上述代码独立出来,生成 io.c 库文件,之后在 win 下输入编译命令行 gcc -march=i386 -m16 -mpreferred-stack-boundary=2 -ffreestanding -fno-PIE -masm=intel -c io.c -o io.o 生成 io.o 文件,用于之后 c 用户程序的链接

需要注意的是,这里的 io 库设计并没有像老师报告例子中的调用内核系统中断来实现 io,而是采用 asm 内嵌汇编形式写成 io.c 库文件,主要有以下考虑:

- 实现的效果会完全一样
- 在实验三中已在内核用 asm 内嵌汇编形式封装了 io 函数,直接取出函数生成 io 库会节省许多不必要的时间浪费
- 如果用系统调用方式封装 io 函数,会有很大的参数和返回值的传递问题:用户程序调用 io 函数 -> 传参给系统调用 -> 系统调用接收参数,内核汇编模块使用代码进行 io 操作(或者更麻烦的:再传参给内核 c 模块进行 io 操作,再传返回值给内核汇编模块) -> io 操作返回值传递给系统调用 -> 系统调用将返回值传递给用户程序的 io 函数,参数传递十分复杂且混乱,操作难度很大

• restart()问题:上文提到系统调用方式函数返回值会赋给 AX 寄存器,而当 restart()之后,该返回值将会被覆盖,无法返回给用户程序 io 函数

至此,已经完成了基本的 c 语言 io 库设计

# 步骤五: 新增用户程序, 用于测试 c 语言 io 库

这部分也相对简单, 先编写 c 测试程序如下:

```
extern void pchar(char); // 声明库函数
extern char gchar();
extern void pstr(char*);
extern void gstr(char*);
extern void pint(int);
extern int gint();
void cmain() {
    char msg[] = "Please input a char: \n\n>> ";
    char* ptr = msg;
    pstr(ptr);
    char c = gchar(); // 测试读入一个字符
    pchar(c);
    char msg2[] = "\n\nThe input char is: ";
    ptr = msg2;
    pstr(ptr);
    pchar(c); // 测试输出一个字符
    char msg3[] = "\n\nPlease input a string: \n\n>> ";
    ptr = msg3;
    pstr(ptr);
    char s[100];
    gstr(s); // 测试读入一个字符串
    char msg4[] = "\nThe input string is: ";
    ptr = msg4;
    pstr(ptr);
    ptr = s;
    pstr(ptr); // 测试输出一个字符串
    char msg5[] = "\n\nPlease input an int: \n\n>> ";
    ptr = msg5;
    pstr(ptr);
    int n = gint(); // 测试读入一个 int 数值
    char msg6[] = "\n\nThe input int is: ";
    ptr = msg6;
    pstr(ptr);
    pint(n); // 测试输出一个 int 数值
    char msg7[] = "\n\n
                        Enter any to return";
    ptr = msg7;
    pstr(ptr);
    return;
}
```

需要注意的是,直接使用 ld 将 c 测试程序和 c 库链接生成 6.com 用户程序会出现问题,找不到进入函数,我的解决方式是:像实验三步骤二一样,编写汇编程序辅助进入用户程序:

```
bits 16
extern cmain
start:
mov ax,cs
mov ds,ax
mov es,ax
mov ss,ax
call dword cmain ; 直接 call c 主函数即可
end:
mov ah, 0
int 16h
int 20h ; 操作完之后,按键返回内核程序
```

之后,修改一下内核的提示信息:因为我们加入了用户程序 6.com,因此在提示信息中加入它的信息

需要注意的是,用户程序 6.com 已经超过了 512 bytes,即一个扇区,这里我们需要把内核汇编部分的加载用户程序扇区数将 1 调大,超过用户程序最大值即可,这里调整成 5:

```
LoadnEx:
   push ebp
                         ; ebp入栈
  mov ebp, esp
mov ecx, [ebp+8]
                         ;因为esp是堆栈指针,无法暂借使用,所以得用ebp来存取堆栈
                        ; 段地址: 存放数据的内存基地址
  mov ax, cs
  mov es, ax
                        ; 设置段地址
  mov bx, OffSetOfUserPrg1 ; 偏移地址; 存放数据的内存偏移地址
  mov ah, 2
                        ; 功能号
  mov al, 5
                        ; 扇区数(调整这里为 5 )
                        ; 功能号
  mov d1, 0
                        ; 磁头号: 起始编号为0
  mov dh, 1
                      ; 柱面号: 起始编号为0
  mov ch, 0
  int 13H
                        ; BIOS的13h功能
  call cls
                        ; 调用清屏函数
  jmp OffSetOfUserPrg1
  mov esp, ebp
   pop ebp
   ret
```

Linux 下使用下列编译命令行整合成用户程序 6.com,并烧入 5-5.img 中,参数和之前的编译命令行一样,这里不再赘述

```
gcc -march=i386 -m16 -mpreferred-stack-boundary=2 -ffreestanding -fno-PIE -masm=intel -c 6.c -o 6c.o
nasm -felf 6.asm -o 6asm.o
ld -m elf_i386 -N --oformat binary -Ttext 0xa100 6asm.o 6c.o io.o -o 6.com
dd if=6.com of=syjos.img seek=23 conv=notrunc
```

#### 测试 io 库:

生成完整的 5-5.img, 测试效果如下:

进入内核后输入指令 ls,可以发现输出信息中包含了最新的用户程序 6:

```
Welcome to syj's os! Enter a instruction (or Enter 'help' for help):
>> ls
                               512 bytes
512 bytes
               -- LeftUp
exe1
              -- RightUp
-- LeftDown
exe2
              -- LeftDown 512 bytes
-- RightDown 512 bytes
exe3
exe4
               -- RightDown
                              401 bytes
exe5
                              1724 bytes
              -- RightDown
exe6
Welcome to syj's os! Enter a instruction (or Enter 'help' for help):
                                                                                        00:02
```

输入指令 exe, 再输入 6, 进入 c 函数 io 库的测试用户程序:

```
Welcome to syj's os! Enter a instruction (or Enter 'help' for help):
>> ls
exe1
              -- LeftUp
                              512 bytes
exe2
              -- RightUp
-- LeftDown
                              512 bytes
                              512 bytes
exe3
              -- RightDown 512 bytes
-- RightDown 401 bytes
exe4
exe5
              -- RightDown
                              1724 bytes
exe6
Welcome to syj's os! Enter a instruction (or Enter 'help' for help):
>> exe
Enter a number (1-6) to open an exe:
                                                                                     00:51
```

进入测试程序后,按照提示分别输入 char 字符 s, string 字符串 hello (回车), int 数值 16388 (回车), 程序相应输出你输入的字符、字符串和 int 数值,可以看见 io 库函数正常运行

```
Please input a char:

>> s

The input char is: s

Please input a string:

>> hello

The input string is: hello

Please input an int:

>> 16388

The input int is: 16388

Enter any to return
```

# 实验心得:

这次实验难度和实验三类似(即很难),研究的新内容很多,有 save() 和 restart() 保存和重启过程、系统调用、c语言 io 库的编写,现有的参考资料也很少,导致我也花费了不少时间去探索和研究而对于其它技术层面的心得,我也在此一并讲述:

- 代码纠错: 这次程序在步骤一 [save()] 和 [restart()] 的代码看了老师给出的代码(旧版),但 完全没有套用,由我自己理解且重新编写,其它部分均未参考老师代码,因此不存在老师代码纠错 部分
- 实验过程中出现的出错问题及解决方式总结: 一个是 save() 和 restart() 数据存储和重载过程,采取了很多方式去尝试,老师的代码(实验六的 ppt) 是采取数据压栈出栈的方式,个人不太喜欢,因为会产生 sp 指针偏移,需要调整以指向正确位置,之后我采取了汇编模块声明十几个变量,分别存储对应的寄存器值,这种方式对一个程序也许可行,但是考虑到以后实验六进程切换,最终也没有采取。最后还是在 c 模块声明结构体和指针,通过指针地址偏移的方式存储寄存器的值到相应位置,这是一个比较好的方式,因为结构体数组可以随意声明大小,为以后实验六的多进程切换也能做好铺垫。

第二个就是步骤四中关于 c 语言 io 库的设计,老师给的例子是 io 函数通过系统调用实现 io 操作,但是由于一些技术上的考虑(上文有讲述),我并没有按照这种形式来实现,而采用了 asm 内嵌汇编形式,实现的效果能达到完全相同

最后一个就是 c 库和 c 用户程序通过 ld 链接时会出现找不到入口的问题,我这里采用了一个简单的汇编模块实现入口功能,代码也没有几行。将该汇编模块与 c 库和 c 用户程序一起链接即可

#### 而整个实验下来, 也是存在着一些技术上的问题并没有得到完美地解决:

- 上文提到的 restart() 重载时会导致系统调用返回值 (在寄存器 AX 处) 被旧值覆盖,使得 int 21h 有返回值的系统调用一结束就被 restart() 覆盖,而无法把返回值传递给用户程序函数的问题,暂时无法解决 (老师说实验七实现 fork() 实验会告诉你怎么办)
  - 这里老师提到一个解决方法: 把返回值写到 save() 的 AX 位置, 但是显然不合理, 会破坏原来 save() 保存的原有 AX 值, 之后实验六的进程切换就会有错; 同学提出一个解决方便: 把返回值写入另一个内存位置, 但是感觉难度偏大, 要考虑不同的返回值类型, c 语言的 io 函数也不容易直接对内存进行读写操作, 最后也没有考虑
- printf("ch=%c, a=%d, str=%s", ch, a, str); 这种类型的 io 函数实现难度过大, 还是选择 采用 pchar(), pstr(), pint()分别实现单独输出字符、字符串、int 数值的功能