

实验五：实现系统调用

学院名称：	数据科学与计算机学院
专业（班级）：	18计科教学3班
学生姓名：	夏一溥
学号：	18340178
时间：	2020 年 6 月 19 日
实验四：	实现系统调用

实验内容

- ☒ 编写 `SAVE()` 和 `RESTART()` 汇编过程用于中断处理的现场保护和现场恢复，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。
- ☒ 内核增加 `int 20h`、`int 21h` 和 `int 22h` 软中断的处理程序,分别实现 返回 自定义功能 显示 `INT22H` 三个处理程序。
- ☒ 进行C语言的库设计，完成 `_getchar()`、`_printf()`、`puts()` 等输入输出库过程。

实验过程

实验环境：

- 操作系统：Ubuntu 18.04.4 LTS
- 汇编编译器：NASM
- 调试工具：Bochs
- c语言编译器：GCC

设计思路：

Part 1：实现 `SAVE()` 和 `RESTART()` 汇编过程

参考 Minix 的实现过程，`SAVE()` 和 `RESTART()` 其本质就是，在将进入中断调用时将各寄存器的值预先存放在内存的某一块数据结构中，并当中断完成时复原这些寄存器的值。

实现方法是通过栈来实现：

```
1  %macro SAVE 1
2      cli
3      ;Stack: */fg/cs/ip
4      push ds
5      ;Stack: */fg/cs/ip/ds
6      push cs
7      ;Stack: */fg/cs/ip/ds/cs
8      ; to get cs
9      pop ds
10     ;Stack: */fg/cs/ip/ds
11     pop word[ds:_DS]
```

```

12      ;Stack: */fg/cs/ip/
13      mov [ds:_AX],ax
14      mov [ds:_BX],bx
15      mov [ds:_CX],cx
16      mov [ds:_DX],dx
17
18      mov ax,es
19      mov [ds:_ES],ax
20
21      mov ax,di
22      mov [ds:_DI],ax
23      mov ax,si
24      mov [ds:_SI],ax
25      mov ax,bp
26      mov [ds:_BP],ax
27      mov ax,sp
28      mov [ds:_SP],ax
29      mov ax,ss
30      mov [ds:_SS],ax
31      ;Stack: */fg/cs/ip
32      pop word[ds:_IP]
33      pop word[ds:_CS]
34      pop word[ds:_FG]
35      ;Stack: */
36      ;go call int
37
38      mov ax,[ds:_AX]
39      call %1
40
41      RESTART%1:
42
43      mov sp,[ds:_SP]
44      pop ax
45      pop ax
46      pop ax
47      ;stand pos */***/
48
49      mov ss,[ds:_SS]
50      mov ax,[ds:_FG]
51      push ax
52      ;Stack: */fg/
53      mov ax,[ds:_CS]
54      push ax
55      ;Stack: */fg/cs/
56      mov ax,[ds:_IP]
57      push ax
58      ;Stack: */fg/cs/ip/
59      mov es,[ds:_ES]
60      mov di,[ds:_DI]
61      mov si,[ds:_SI]
62      mov bp,[ds:_BP]
63      mov dx,[ds:_DX]
64      mov cx,[ds:_CX]
65      mov bx,[ds:_BX]
66      mov ax,[ds:_DS]
67      push ax
68      ;Stack: */fg/cs/ip/ds/
69      mov ax,[ds:_AX]

```

```

70     pop ds
71     ;Stack: */fg/cs/ip/
72     push ax
73     mov al,20h                ; AL = EOI
74     out 20h,al                ; 发送EOI到主8529A
75     out 0A0h,al               ; 发送EOI到从8529A
76     pop ax
77
78     sti
79     iret
80 %endmacro

```

同时因为本次实验需要保护实现的中断过程相对很多，所以我使用了宏来实现这一相同的保护-恢复过程：

```

1  SAVE()
2  call prog
3  RESTART()

```

同时，值得注意的是，在 c 语言程序中调用汇编程序 与 汇编程序中调用c语言程序 其入栈情况有所不同，这是我在 bochs 上捕获的内容：

```

1  | STACK 0xff7a [0xff9a]
2  | STACK 0xff7c [0x0000]
3  | STACK 0xff7e [0x881b] <-- c调用汇编
4  | STACK 0xff80 [0x8878]
5  | STACK 0xff82 [0x80fe] <-- 汇编call
6  | STACK 0xff84 [0x0000]
7

```

所以如果要通过汇编返回c程序代码，ret 需要变更为 o32 ret，相应调用需要使用 call dword [addr] 但栈维护过程其实并未有改变，但需要在汇编中增加相应的pop语句，这一点体现在 lib_asm 中的函数中。

Part 2：内核增加 int 20h、int 21h和 int 22h 软中断的处理程序

中断处理程序的写入与实验四没有区别，通过 writeIVT 并在监控程序中写入中断向量表：

```

1  writeIVT 08h, INT08H_START
2  writeIVT 20h, INT20H_START
3  writeIVT 21h, INT21H_START
4  writeIVT 22h, INT22H_START

```

其中，int 08h 处理增加 save() 与 restart() 过程并未做其他处理；

int 20h 为返回：

```

1  INT20H_START:
2      pop word[_tmp]
3      pop word[_tmp]
4      pop word[_tmp]
5      retf

```

因为原调用前入栈内容为

```
1 | */flags/cs/ip
```

故在返回前保证栈内容相同，当然其实也可以通过 `add sp,6` 实现。

重点内容是 `int 21H` 的实现：

21号中断需要根据 `ah` 的值来选择进行其中断处理程序，所以要仿照监控程序进行一个跳转的程序段，我使用以 `si` 作为offset来选择将要跳转的地址：

```
1  INT21H: ;8838
2      mov si, cs
3      mov ds, si          ; ds = cs
4      mov si, ax
5      shr si, 8           ; si = 功能号
6      add si, si          ; si = 2 * 功能号
7      call [SYSINT+si]    ; 系统调用函数
8      ret
9  SYSINT:
10     dw SYS_ShowTime
11     dw SYS_reBoot
12     dw SYS_PowerOff
13  INT21H_START:
14      SAVE INT21H
```

而我选编写的中断处理程序一共有3个，分别为 `显示系统时间`、`重启`、`关机`。

显示系统时间的实现值得一提，其实当前时间被储存在 CMOS RAM 中，可以通过接口 `70H` 来访问，以获取 `年` 为例：

```
1  _getYear:
2      mov al, 9
3      out 70h, al
4      in al, 71h
5      mov ah, 0
6      retf
```

Part 3：C语言的库设计

这一部分最难解决的问题是变参函数设计的问题，通过查阅资料，得知变参函数的实现依靠这一头文件：

```
1  /*#include <stdarg.h>
2  #ifndef _STDARG_H
3  #define _STDARG_H
4
5  typedef char *va_list;
6
7  /* Amount of space required in an argument list for an arg of type TYPE.
8     TYPE may alternatively be an expression whose type is used. */
9
10 #define __va_rounded_size(TYPE) \
11     (((sizeof (TYPE) + sizeof (int) - 1) / sizeof (int)) * sizeof (int))
12
13 #ifndef __sparc__
14 #define va_start(AP, LASTARG) \
```

```

15 (AP = ((char *) &(LASTARG) + __va_rounded_size (LASTARG)))
16 #else
17 #define va_start(AP, LASTARG) \
18 (__builtin_saveregs (), \
19 AP = ((char *) &(LASTARG) + __va_rounded_size (LASTARG)))
20 #endif
21
22 void va_end (va_list); /* Defined in gnu lib */
23 #define va_end(AP)
24
25 #define va_arg(AP, TYPE) \
26 (AP += __va_rounded_size (TYPE), \
27 *((TYPE *) (AP - __va_rounded_size (TYPE))))
28
29 #endif /* _STDARG_H */
30

```

其中 `va_list` 是一个指向字符串的指针, 我们可以通过这一功能来访问变参函数中的各参数, 以 `printf` 为例:

```

1 void Printf(char *s, ...)
2 {
3     int i = 0;
4     /* 可变参第一步 */
5     va_list va_ptr;
6
7     /* 可变参第二部 */
8     va_start(va_ptr, s);
9
10    /* 循环打印所有格式字符串 */
11    while (s[i] != '\0')
12    {
13        /* 普通字符正常打印 */
14        if (s[i] != '%')
15        {
16            _putchar(s[i++]);
17            continue;
18        }
19
20        /* 格式字符特殊处理 */
21        switch (s[++i]) // i先++是为了取 '%' 后面的格式字符
22        {
23            case 'd': printDeci(va_arg(va_ptr, int));
24                        break;
25            case 'c': _putchar(va_arg(va_ptr, int));
26                        break;
27            case 's': print(va_arg(va_ptr, char *));
28                        break;
29            default : break;
30        }
31
32        i++; // 下一个字符
33    }
34
35    /* 可变参最后一步 */
36    va_end(va_ptr);

```

实验结果：

进入监控程序：

```
X-OS with NASM&&C
XYP 18340178
print number to select function
1 - prog1
2 - prog2
3 - prog3
4 - prog4
5 - Sequential execution
6 - list the user program
7 - syscall
8 - PowerOff
9 - printf
X-OS >>
```

进入系统调用的展示函数：

int 22H (打印 INT22H):

```
This prog will excute INT22 --> INT21H
INT22H(print int22h)
```

INT22H

press any key to continue_

int 21H AH=0 (显示时间)：

```
INT21H AH=0(show Time)  
2019-2-24 21:22:0
```

```
press any key to continue_
```

int 21H AH=1 (reBOOT) :

```
Done.Press any key to continue
```

```
X-OS is Booting ...\\n
```

int 21H AH=2 (关机) :

在内核选择中实现:

```
X-OS with NASM&&C
XYP 18340178
print number to select function
1 - prog1
2 - prog2
3 - prog3
4 - prog4
5 - Sequential execution
6 - list the user program
7 - syscall
8 - PowerOff
9 - printf
X-OS >> _
```

纠错过程:

1. 在刚完成 `SAVE()` `RESTART()` 时, 会出现进入时钟调用不能出来的情况

其实就是栈没维护好, 我最开始在 `RESTART()` 过程中犯了一个致命的错误:

修改前代码:

```
1 | RESTART%1:
2 |
3 | mov sp,[ds:_SP]
4 |
5 | ;stand pos /*/*/
```

正确代码:

```
1 | RESTART%1:
2 |
3 | mov sp,[ds:_SP]
4 | pop ax
5 | pop ax
6 | pop ax
7 | ;stand pos /*/*/
```

其实就是在后面进行的出栈入栈操作中让现在过早恢复sp导致栈的指针错, 所以需要预先弹出多出来的 `*/fg/cs/ip/` 共6字节。

2. 汇编调用C函数出现栈错误:

在 `Part1` 中已经做了说明, 其实就是call C `ip` 会入栈2字节而不是1字节。

实验总结

这次实验解决了我上个实验中遗留下来的问题，上个实验中我认为中断位过分紧张不能实现多个程序共用一个中断，在和同学交流后学会了原来可以通过 参数不同，比如 `ah` 的值来控制某中断跳入不同的位置。同时我对系统调用的理解也加深了很多，特别是通过 `INT 20H` ,软中断的实现可以让程序员在用户程序执行中调用某一特定功能的中断处理函数实现其想要达成的目的。

还有就是变参函数的编写，这种区别与普通函数的函数给我编程带来了更大的便利性。

Reference

1. 自己动手写printf <https://blog.csdn.net/cinmyheart/article/details/24582895>
2. CMOS RAM中存储的时间信息 <https://www.cnblogs.com/qintangtao/archive/2013/01/19/2867846.html>
3. 《从实模式到保护模式》