# 0slab2 系统调用实验报告

## 一. 实验目的

- 1. 学习基于中断的完整的系统调用机制
- 2. 了解并实现 printf、scanf 实现原理
- 3. 熟悉底层的 io 实现过程

## 二. 实验设计

- 1. 程序的流程是:
- (1) Boot loader 从实模式进入保护模式,加载内核至内存,跳转执行
- (2) 内核初始化 IDT (中断描述符表),初始化 GDT (全局描述符表),初始化 TSS (任务状态段)
- (3) 内核加载用户程序至内存,对内核堆栈进行设置,通过 iret 切换至用户空间,执行用户程序
- (4) 用户程序调用库函数 scanf 和 printf 陷入内核,由内核完成读取键盘输入,在视频映射的显存地址中写入完成字符串的打印等内容
- (5) 完成测试用例
- 2. 需要完成的任务:
- (1) lib/syscall.c的printf和scanf
- (2) kernel/kernel/irqHandle.c中的syscallScan
- 3. 代码思路
- (1) printf

函数框架将 printf 第一个参数 format 逐个读入;

如果不是特定的 token%则输入到 buffer 中,则每当 buffer 满了则调用 syscall 写接口到 std\_out; 实现 token 的思路利用 switch 语句检查%后的关键词,然后调用对应接口(框架代码中已给出)处理,其中需要思考的是如何获取函数的更多参数,利用栈的原理,将指针 paraList 从 format 依次增 4 个字节即可访问对应的参数,因为函数的参数是从高到低压栈,参数列表按从右到左顺序。利用指针类型转换可以实现取到确定地址所需类型的变量! index 表示解析的 token 个数

```
switch(format[i]){
         case 'd':{
                                   paraList+=4;
decimal=*(int*)paraList;
count=dec2Str(decimal,buffer,MAX_BUFFER_SIZE,count);
                                   index++:
                                   break;
         case '%':{
                                   buffer[count]='%';
                                   count++;
                                   break;
                                   paraList+=4;
hexadecimal=*(uint32_t*)paraList;
count=hex2Str(hexadecimal,buffer,MAX_BUFFER_SIZE,count);
          case 'c':{
                                   paraList+=4;
character=(char)*(int*)paraList;
buffer[count]=character;
                                   count++;
                                   index++;
break;
                                 paraList+=4:
                                 peratus(*=#;
string=*(char**)paraList;
count=str2Str(string,buffer,MAX_BUFFER_SIZE,count);
index++;
        default:return -1;break;
```

#### (2) scanf

和 printf 函数实现功能类似, 首先逐步读入第一个参数对应数组 format,

每当 buffer 是空,则调用 syscall 的读接口到 std\_in, 如果 format 中不是%的 token,则要在 buffer 中严格匹配普通字符,否则返回-1;如果是 format 有空格则对应跳过 buffer 中的空格,如果解析到%,则利用 switch 语句查看解析类型,然后调用特定接口(框架中已给出的函数)。循环在需要的地方使用 buffer 中的数据给传入的参数,参数获取也是利用指针在栈帧中不断加 4 字节获取,和 printf 不同的是 scanf 里参数全是地址,形式上要利用例如\*(void\*\*)的形式取得对应位置的指针值。

在 switch 外,单独实现了%? s 的功能,?表示一个正整数,首先计算 format 中?的取值(循环即可)然后调用对应的接口,这个正整数 k 表示读入字符串的长度,k+1 表示包括结束符'\0'的长度,作为参数 avail 传入 string2String2

#### Swtich 实现截图

### %ks 实现截图

#### 严格匹配实现截图:

```
if(buffer[count]==0){
    do{
        r=syscall(SYS_READ, STD_IN, (uint32_t)buffer, (uint32_t)MAX_BUFFER_SIZE, 0, 0);
}while(r == 0 || r == -1);
    count=0;
}
//if normal character match wrongly then return -1;
//printf("buffer[count]:%c, format[i]:%c\n", buffer[count], format[i]);
    if(format[i]!=buffer[count])
        return -1;
    count++;
```

(3) 对 syscall. c 框架的 API 函数大致理解

dec2Str:传入一个 int, 打印

hex2Str: 传入一个 uint32\_t, 按 16 进制打印

str2Str:传入一个字符串,打印

matchWhiteSpace: 跳过 buffer 中目前所指向的连续的空格, 直到下一个有效值或结束符为止

str2Dec: 传入 buffer 作为接受缓冲数组,写入一个 int\*指针所指向的区域

str2Hex:传入 buffer 作为接受缓冲数组,写入一个 int\*指针所指向的区域(在 bit 级别上 int 和 uint\_32 并无差别)

str2Str2:传入一个 buffer 作为接受缓冲数组,传入 avail 为包括结束符在内的有效写入长度,写入一个 char\*(即 string)指针所指向的区域

#### (4) syscallScan

按照提示,需要利用 getKeyCode(实现在 keyboard. c 中)获取当前的 key code 然后把 keycode 循环写入 keyBuffer 中

这里有几个要注意的地方(坑)

#### 第一.

getKeyCode 函数的实现当<mark>没有</mark>键盘输入的时候<mark>默认返回 0</mark>,这是在阅读 keyboard. c 发现的 所以在读入之前要先判断键码是否不为 0,才能写入 keybuffer

### 第二

这里键码不需要知道具体的值,只需要 getChar (键码) 后判断对应字符取值即可

### 第三

Buffertail 的加法是模加法,这个容易忽略

在注意到上述三点后只要<mark>循环读</mark> keybuffer 即可,直到接收到一个<mark>换行符或制表符</mark>,然后返回即可

## 下为代码实现截图

## 三. 实验结果

Make clean、make、make play 运行代码获取如下结果(输入仅供参考):

### 对应输入流:

```
Automatically detecting the format
Specify the 'raw' format explicit
Test q Test 123456 -99922 0xfeca876
```

## 四. 实验心得

- (1) 在实验感到无从下手的时候,将框架代码每个文件的关系和功能整理清楚会很有帮助 比如我在实现 syscallScan 的时候,刚开始很茫然,后来仔细阅读框架代码,发现了 keyboard 中有 getChar、getKeyCode 函数的代码,阅读后马上有了思路。
- (2) 按照框架给定函数的思路组织自己的代码会非常方便
  本次实验给的接口极大减少了自己的代码量,当然框架 API 也有一些错误,比如 api 的 string2Dec、string2Hexadec,读入 syscall 在最开始循环前调用一次就可以了,不必在 循环中反复检查 buffer 是否空然后调用,因为读取整型在无效字符(分隔符)出现就结束,循环体中调用 syscall 会导致最后一次循环(将要完成读入的时候)检测到 buffer 是空,又要进行输入,与预期要求不符。

## 五. 实验建议

暂无