《操作系统原理与设计》 实验报告



实验题目:添加 Linux系统调用

及熟悉常见系统调用

学生姓名: 王志强

学生学号: PB18051049

完成日期: 2020.04.20

计算机实验教学中心制 2019年9月

实验目的

- 了解系统调用的基本过程
- 学习如何添加Linux系统调用
- 熟悉Linux下常见的系统调用

实验环境

OS: Ubuntu 18.04 LTSLinux内核版本: Kernel 0.11

实验内容

一、添加Linux系统调用

目标: 了解Linux是如何实现系统调用功能,并在Linux 0.11中添加两个系统调用

- 1、分配系统调用号,修改系统调用表
 - 增加的两个系统调用对应函数的形式和功能要求如下:

```
int print_val(int a); //通过printk在控制台打印如下信息(假设a是1234): in sys_print_val: 1234
int str2num(char *str, int str_len, long *ret); //将一个有str_len个数字 //的字符串str转换成十进制数字,然后将结果写到ret指向的地址中,其中数字大小要合适,4 //应当小于100000000(1*e^8).
```

• 修改system_call.s文件中的系统调用数量 (nr_system_call参数) :

增加系统调用编号并同步增加系统调用原型(也需挂载文件系统后在/hdc/usr中修改):

```
1 #define __NR_print_val 72 /*增加系统调用编号*/
2 #define __NR_str2num 73

3 int print_val(int a); /*添加*/
5 int str2num(char *str,int str_len,long *ret); /*添加*/
```

• 修改函数指针表并增加函数原型:

```
1 extern int sys_print_val(); /*添加*/
2 extern int sys_str2num();
3 fn_ptr sys_call_table[] = { sys_setup,...,sys_print_val,sys_str2num };/*
指针表*/
```

2、实现系统调用函数

• 新建kernel/EXP2.c, 完成两个系统调用的具体实现:

```
1 #define __LIBRARY__
2 #include<liinux/kernel.h>
3 #include<asm/segment.h> /*定义了get_fs_byte()和set_fs_byte()*/
```

```
4 int sys_print_val(int a){
 5
        printk("in sys_print_val:%d\n",a);
 6
        return 0;
 7 }
 8
    /*作为os实验, 重在实现系统调用, 不考虑负数情况*/
 9 int sys_str2num(char *str,int str_len,long *ret){
10
       if(str_len >=8)
       return -1; /*超过10^8*/
11
12
       int i;
       int result = 0;
13
14
       for(i=0;i<str_len;i++)</pre>
15
            result = 10*result+(get_fs_byte(str+i)-'0');
16
        put_fs_long(result, ret);
17
       return 0;
18 }
```

• 修改Makefile文件

```
OBJS = sched.o system_call.o traps.o asm.o fork.o \
panic.o printk.o vsprintf.o sys.o exit.o \
signal.o mktime.o EXP2.o #第一处,添加了EXP.o

EXP2.s EXP2.o: EXP2.c ../include/linux/kernel.h ../include/asm/segment.h #第二处
```

3、编译内核

• 执行如下命令编译内核:

```
1 | make clean
2 | make
```

4、编写测试程序

• 创建一个简单的用户程序(文件名为test.c)验证已实现的系统调用正确性,要求能够从终端读取一串数字字符串,通过str2num系统调用将其转换成数字,然后通过print_val系统调用打印该数字。为避免混乱,执行用户程序后需要有如下输出:

```
1 | Give me a string:
2 | 78234
3 | in sys_print_val: 78234
```

• 编写的测试程序如下:

```
1 #define __LIBRARY__ /*_syscallx生效*/
2 #include <unistd.h>
3 #include<stdio.h>
4 #include<string.h>
5
6 _syscall1(int,print_val,int,a); /*用户空间的接口函数*/
   _syscall3(int,str2num,char *,str,int,str_len,long *,ret);
8
9 int main(){
        char str[10];
        long a;
```

```
long *ret = &a;
printf("Give me a string:\n");
scanf("%s",str);
str2num(str,strlen(str),ret); /*调用str2num*/
print_val((int)a); /*调用print_val*/
return 0;
}
```

• 编译测试程序并运行:

testcase:

```
1 | 78243
2 | 520
3 | 0001
```

```
[/usr]# ls
         include
                             shell.c
bin
                   root
                                       test
                                                 test.txt var
docs
         local
                   shell
                             src
                                       test.c
                                                 tmp
[/usr]# gcc test.c -o test
[/usr]# ./test
Give me a string:
78234
in sys_print_val:78234
[/usr]# ./test
Give me a string:
520
in sys_print_val:520
[/usr]# ./test
Give me a string:
0001
in sys_print_val:1
```

5、回答问题

• Q: 简要描述如何在Linux 0.11添加一个系统调用

A: 首先,应当分配系统调用号并修改系统调用表,其中包括修改系统调用数量(nr_system_call参数)、增加系统调用编号并同步函数原型(挂载后重复进行一次)、修改函数指针表并增加函数原型; 其次,创建文件具体实现系统调用函数并修改Makefile文件,重新编译内核;最后,编写测试程序检验所实现的系统调用。

• Q: 系统是如何通过系统调用号索引到具体的调用函数的?

A: 通过_syscallx宏,将传入的参数替换成了一个函数定义,将系统调用索引号存入EAX寄存器,然后触发x80中断调用,之后自动调用函数system_call,根据 call sys_call_table(,%eax,4) 去sys_call_table索引到具体的调用函数。

• Q:在Linux 0.11中,系统调用最多支持几个参数?有什么方法可以超过这个限制吗?

A: 由系统调用宏_syscall3可知, Linux 0.11中最多支持三个参数; 超过限制的办法: 如果寄存数量足够,那么继续编写调用宏_syscall4、_syscall5...即可; 或者,可以将多个参数打包为一个结构体,将结构体传入即可达到传入多个参数的效果。

二、熟悉Linux下常见的系统调用函数

目标: 利用Linux提供的系统调用,实现一个简单的shell程序

1、熟悉系统调用函数的用法

```
1  /*本实验中可用到的系统调用:*/
2  int read(int fildes, char * buf, off_t count); /*从fildes对应的文件中读取count 个字符
3  到buf内 (fildes为文件描述符) */
4  int write(int fildes, const char * buf, off_t count); /*从buf写count个字符到 fildes
5  对应的文件中*/
6  pid_t fork(); /*创建进程*/
7  pid_t waitpid(pid_t pid,int* status,int options); /*等待指定pid的子进程结束*/
8  int execl(const char *path, const char *arg, ...); /*根据指定的文件名或目录名找 到可
9  执行文件,并用它来取代原调用进程的数据段、代码段和堆栈段,在执行完之后,原调用进程的内容除 了进程
10  号外,其他全部被新程序的内容替换了*/
```

2、使用上述系统调用实现三个进程创建相关的函数(设计思路见注释)

```
int os_system(const char* command); /*调用fork()产生子进程, 在子进程执行参数 command字
    符串所代表的命令, 此命令**执行完后**随即返回原调用的进程*/
int os_popen(const char* command, const char mode); /*popen函数先执行fork, 然后 调用
exec以执行command, 并且根据mode的值('r'或'w')返回一个指向子进程的stdout或指向stdin的 文件
fift*/
int os_pclose(const int pno); /*关闭标准I/O流,等待命令执行结束,与popen对应*/
```

• os_open函数:

```
/* popen,输入为命令和类型("r""w"),输出执行命令进程的I/O文件描述符 */
 2
   int os_popen(const char* cmd, const char type){
 3
       int i, pipe_fd[2], proc_fd;
4
        pid_t pid;
 6
       if (type != 'r' && type != 'w') {
 7
            printf("popen() flag error\n");
            return NULL;
8
9
10
        if(child_pid == NULL) {
11
            if ((child_pid = (int *)calloc(NR_TASKS, sizeof(int))) == NULL)
                printf("what's matter?\n");
12
13
               return NULL;
14
            }
15
        if (pipe(pipe_fd) < 0) {</pre>
16
17
            printf("popen() pipe create error\n");
18
            return NULL;
19
20
       /* 1. 使用系统调用创建新进程 */
```

```
21
       22
       printf("child process creat error\n");
23
       return NULL: /*创建失败*/
24
       }
       /* 2. 子进程部分 */
25
26
       else if(pid == 0){
27
          if (type == 'r') {
28
              /* 2.1 关闭pipe无用的一端,将I/O输出发送到父进程 */
29
              close(pipe_fd[0]); /*思路:端口0为读,端口1为写*/
30
              if (pipe_fd[1] != STDOUT_FILENO) { /*'r'时,子写父读*/
                 dup2(pipe_fd[1], STDOUT_FILENO); /*写入端口定向到标准输出
31
   */
32
                 close(pipe_fd[1]);
33
              }
          }
34
          else {
35
              /* 2.2 关闭pipe无用的一端,接收父进程提供的I/O输入 */
36
              close(pipe_fd[1]); /*思路:端口0为读,端口1为写*/
37
              if (pipe_fd[0] != STDIN_FILENO) { /*'w'时,子读父写*/
38
                 dup2(pipe_fd[0], STDIN_FILENO); /*读出端口定向到标准输入*/
39
40
                 close(pipe_fd[0]);
              }
41
42
          }
          /* 关闭所有未关闭的子进程文件描述符(无需修改) */
43
44
          for (i=0;i<NR_TASKS;i++)</pre>
              if(child_pid[i]>0)
45
46
                 close(i);
47
          /* 2.3 通过exec1系统调用运行命令 */
          execl(SHELL,"sh","-c",cmd,NULL);/*思路: 成功创建,用execl函数覆盖子
48
   进程,实现shell命令*/
49
          _exit(127);
50
       /* 3. 父进程部分 */
51
52
       if (type == 'r') { /*思路: 和子进程行为对应*/
          close(pipe_fd[1]); /*子写父读*/
53
54
          proc_fd = pipe_fd[0];
55
       }
56
       else {
          close(pipe_fd[0]); /*子读父写*/
57
58
          proc_fd = pipe_fd[1];
59
60
       child_pid[proc_fd] = pid;
61
       return proc_fd;
62
   }
```

• os_pclose函数:

框架中已给出完整的实现,无需修改、补充

• os_system函数:

```
int os_system(const char* cmdstring) {
  pid_t pid;
  int stat;
  if(cmdstring == NULL) {
     printf("nothing to do\n");
     return 1;
}
```

```
/* 4.1 创建一个新进程 */
8
9
       if ((pid = fork()) < 0) /*思路: fork函数创建子进程,判断是否成功创建*/
10
11
           printf("child process create error\n"); /*创建失败*/
12
           return -1;
13
       }
14
       /* 4.2 子进程部分 */
15
       else if(pid == 0) { /*思路: 成功创建,用execl函数覆盖子进程,实现
   shell命令*/
16
       execl(SHELL, "sh", "-c", cmdstring, NULL);
17
       _exit(127);
18
       }
19
       /* 4.3 父进程部分: 等待子进程运行结束 */
       /*思路: 当waitpid收集到已退出的子进程时waitpid返回被等待进程的ID*/
20
21
       if(waitpid(pid,&stat,0) != pid)
22
           stat = -1; /*异常返回*/
23
       return stat;
24 }
```

3、利用上面的函数实现一个简单的shell程序

• 结合上述函数, shell.c的main函数如下:

```
1 /*设计思路见注释*/
2
   int main() {
 3
              cmd_num, i, j, fd1, fd2, status; /*删除了count变量*/
       int
4
       pid_t pids[MAX_CMD_NUM];
 5
       char cmdline[MAX_CMDLINE_LENGTH];
 6
       char
              cmds[MAX_CMD_NUM][MAX_CMD_LENGTH];
 7
       char buf[BUFF_SIZE]; /*修改buf为字符数组,而不是指针数组*/
                              /*在qcc1.4下编译,变量定义放在开头*/
8
       char
              *div = NULL;
9
       char cmd1[MAX_CMD_LENGTH], cmd2[MAX_CMD_LENGTH];
       int
10
              len;
11
       while(1){
12
           /* 将标准输出文件描述符作为参数传入write,即可实现print */
       write(STDOUT_FILENO, "os shell ->", 11);
13
14
           gets(cmdline);
       if(strcmp(cmdline, "goodbye")==0){ /*补充的退出shell命令*/
15
           printf("Thank you for using!\n");
16
17
           break; /*退出shell*/
18
           cmd_num = parseCmd(cmdline, cmds); /*划分命令字符串*/
19
20
           for(i=0;i<cmd_num;i++){</pre>
               div = strchr(cmds[i], '|');
21
22
               if (div) {
                   /* 如果需要用到管道功能 */
23
24
                   len = div - cmds[i];
25
                   memcpy(cmd1, cmds[i], len);
                   cmd1[len] = '\0';
26
27
                   len = (cmds[i] + strlen(cmds[i])) - div - 1;
28
                   memcpy(cmd2, div + 1, len);
29
                   cmd2[len] = '\0';
                   printf("cmd1: %s\n", cmd1);
30
                   printf("cmd2: %s\n", cmd2);
31
32
                   /* 5.1 运行cmd1, 并将cmd1标准输出存入buf中 */
                   zeroBuff(buf, BUFF_SIZE); /*buf清0*/
33
34
                   fd1 = os_popen(cmd1, 'r');
```

```
if(fd1 == 0) /*os_popen执行失败*/
36
                       printf("%s:os_popen excute failed!\n",cmd1);
37
38
                   else{
39
                       read(fd1,buf,BUFF_SIZE);
                                                  /*标准输出写入到buf*/
                       os_pclose(fd1); /*关闭标准I/O流*/
40
                       /* 5.2 运行cmd2,并将buf内容写入到cmd2输入中 */
41
42
                       fd2 = os_popen(cmd2, 'w');
43
                       if(fd2 == 0)
                                      /*os_popen执行失败*/
44
                           printf("%s:os_popen excute failed!\n",cmd2);
45
                       else
46
                           write(fd2,buf,BUFF_SIZE); /*buf内容写到cmd2输入
47
                       os_pclose(fd2); /*关闭标准I/O流*/
48
                   }
               }
49
50
               else {
                   /* 6 一般命令的运行 */
51
               if(status = os_system(cmds[i]) < 0) /*直接调用os_system即可*/
52
53
                   printf("%s:excute failed!",cmds[i]);
54
               }
55
            }
56
57
        return 0;
58
    }
```

4、Linux 0.11下的编译与运行(主机和Linux 0.11均运行成功>)

- 首先,在Ubuntu主机上进行测试,运行结果如下:
 - 单命令测试

35

testcase:

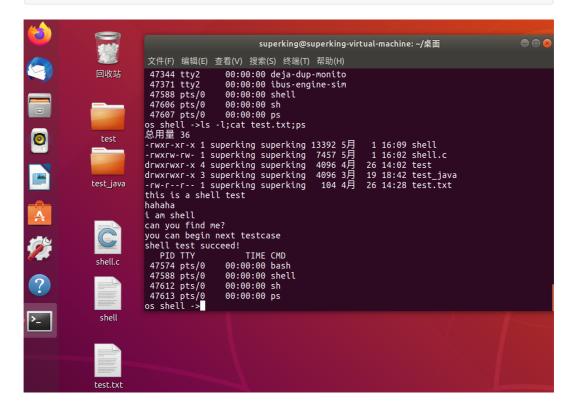
```
1
  1s
   cat test.txt
```



。 子命令测试

testcase:

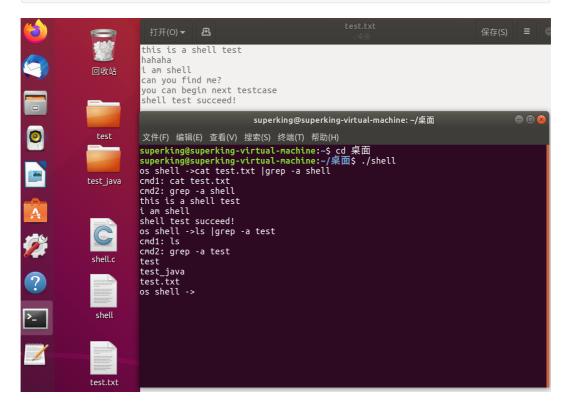
```
1 | 1s -1; cat test.txt; ps
```



○ 管道测试:

testcase:

```
1 | cat test.txt | grep -a shell
2 | ls | grep -a test
```



- 在Linux 0.11中测试shell程序,运行结果如下:
 - 单命令测试

testcase:

```
1 | 1s
2 | cat test.txt
```

```
qemu-system-x86_64 ▼
                                        星期五 16:26 ●
Ok.
[/usr/root]# cd ..
[/usr]# ls
bin
          include
                     root
                                shell.c
                                          test
                                                     test.txt var
docs
          local
                     shell
                                          test.c
                                src
                                                     tmp
[/usr]# gcc shell.c -o shell
shell.c: In function os_popen:
shell.c:27: warning: return of integer from pointer lacks a cast
shell.c:34: warning: return of integer from pointer lacks a cast
shell.c:40: warning: return of integer from pointer lacks a cast
shell.c:46: warning: return of integer from pointer lacks a cast shell.c: In function parseCmd:
shell.c:139: warning: initialization of integer from pointer lacks a cast
[/usr]# ./shell
os shell ->ls
bin
          include
                                shell.c test
                                                     test.txt var
                     root
docs
          local
                     shell
                                src
                                          test.c
                                                     tmp
os shell ->cat test.txt
this is a shell test
hahaha
i am shell
can you find me?
you can begin next testcase
shell test succeed!
os shell ->^_
```

。 子命令测试

testcase:

```
1 | ls; cat test.txt; echo PB18051049
```

```
qemu-system-x86_64 ▼
                                      星期五 16:36 ●
                                        QEMU
Booting from Floppy...
Loading system ...
Partition table ok.
46052/60000 free blocks
19231/20000 free inodes
3423 buffers = 3505152 bytes buffer space
Free mem: 12451840 bytes
Ok.
[/usr/root]# ./shell
./shell: ENOENT
[/usr/root]# cd ..
[/usr]# ./shell
os shell ->ls;cat test.txt;echo PB18051049
bin
         include ls
                              shell
                                                    test.c
                                         src
                                                              tmp
docs
                    root
                               shell.c
                                         test
                                                    test.txt
          local
                                                              var
this is a shell test
hahaha
i am shell
can you find me?
you can begin next testcase
shell test succeed!
PB18051049
os shell ->
```

○ 管道测试

testcase:

```
1 | cat test.txt | grep shell
2 | ls | grep test
```

```
• qemu-system-x86_64 ▼
                                          星期五 16:39 ●
                                  QEMU - Press Ctrl-Alt to exit mouse grab
Booting from Floppy...
Loading system ...
Partition table ok.
46052/60000 free blocks
19231/20000 free inodes
3423 buffers = 3505152 bytes buffer space
Free mem: 12451840 bytes
Ok.
[/usr/root]# cd ..
[/usr]# ./shell
os shell ->cat test.txt |grep shell
cmd1: cat test.txt
cmd2: grep shell
this is a shell test
i am shell
shell test succeed!
os shell ->ls ¦grep test
cmd1: ls
cmd2: grep test
test
test.c
test.txt
os shell ->
```

5、总结

- 第二部分实验所有内容均顺利完成,测试结果如上
- 熟悉了进程创建相关内容,掌握了简单shell的架构方法
- pipe的使用花费较多时间和精力,深刻地理解了操作系统的管道通信