

xv6 system calls - part1

- 姓名：陈姝宇
- 学号：3017218119
- 班级：软工三班

xv6 system calls - part1

- 1.实验内容
2. 实验步骤
 - 2.1 增加系统调用打印
 - 2.2 打印系统调用的参数
- 3.实验结果

1.实验内容

- 1) 修改xv6内核，为每次系统调用打印一行代码。打印系统调用的名称和返回值；不需要打印系统调用参数；
- 2) 打印系统调用的参数；

2. 实验步骤

2.1 增加系统调用打印

阅读syscall.c 代码。存放所有指令的的数组，猜测SYS_fork SYS_exit 等SYS_xxx 为从0开始的连续int，在syscall.c里并没有初始化SYS_fork等常量，极有可能在syscall.h文件里。

```
107 static int (*syscalls[])(void) = {
108 [SYS_fork]      sys_fork,
109 [SYS_exit]      sys_exit,
110 [SYS_wait]      sys_wait,
111 [SYS_pipe]      sys_pipe,
112 [SYS_read]      sys_read,
113 [SYS_kill]      sys_kill,
114 [SYS_exec]      sys_exec,
115 [SYS_fstat]     sys_fstat,
116 [SYS_chdir]     sys_chdir,
117 [SYS_dup]       sys_dup,
118 [SYS_getpid]    sys_getpid,
119 [SYS_sbrk]      sys_sbrk,
120 [SYS_sleep]     sys_sleep,
121 [SYS_uptime]    sys_uptime,
122 [SYS_open]      sys_open,
123 [SYS_write]     sys_write,
124 [SYS_mknod]     sys_mknod,
125 [SYS_unlink]    sys_unlink,
126 [SYS_link]      sys_link,
127 [SYS_mkdir]     sys_mkdir,
128 [SYS_close]     sys_close,
129 };
```

打开syscall.h。在这个文件里存放了所有system call的数

```
1 vim syscall.h (ssh)
1 // System call numbers
2 #define SYS_fork    1
3 #define SYS_exit    2
4 #define SYS_wait    3
5 #define SYS_pipe    4
6 #define SYS_read    5
7 #define SYS_kill    6
8 #define SYS_exec    7
9 #define SYS_fstat    8
10 #define SYS_chdir   9
11 #define SYS_dup    10
12 #define SYS_getpid  11
13 #define SYS_sbrk    12
14 #define SYS_sleep   13
15 #define SYS_uptime  14
16 #define SYS_open    15
17 #define SYS_write   16
18 #define SYS_mknod   17
19 #define SYS_unlink  18
20 #define SYS_link    19
21 #define SYS_mkdir   20
22 #define SYS_close   21
~
~
```

系统调用的核心代码，当系统调用不存在的时候为else，会打印unknown。根据变量名，猜测curproc->name为名字，num为数字。

```
131 void
132 syscall(void)
133 {
134     int num;
135     struct proc *curproc = myproc();
136
137     num = curproc->tf->eax;
138     if(num > 0 && num < NELEM(syscalls) && syscalls[num]) {
139         curproc->tf->eax = syscalls[num]();
140     } else {
141         cprintf("%d %s: unknown sys call %d\n",
142                 curproc->pid, curproc->name, num);
143         curproc->tf->eax = -1;
144     }
145 }
```

仿照else写法，完成if条件语句里的打印

```
131 void
132 syscall(void)
133 {
134     int num;
135     struct proc *curproc = myproc();
136
137     num = curproc->tf->eax;
138     if(num > 0 && num < NELEM(syscalls) && syscalls[num]) {
139         curproc->tf->eax = syscalls[num]();
140         cprintf("%s -> %d\n", curproc->name, num);
141     } else {
142         cprintf("%d %s: unknown sys call %d\n",
143                 curproc->pid, curproc->name, num);
144         curproc->tf->eax = -1;
145     }
146 }
-- INSERT --
```

140,45

Bot

再次运行make qemu，发现curproc->name不是系统调用的名字。

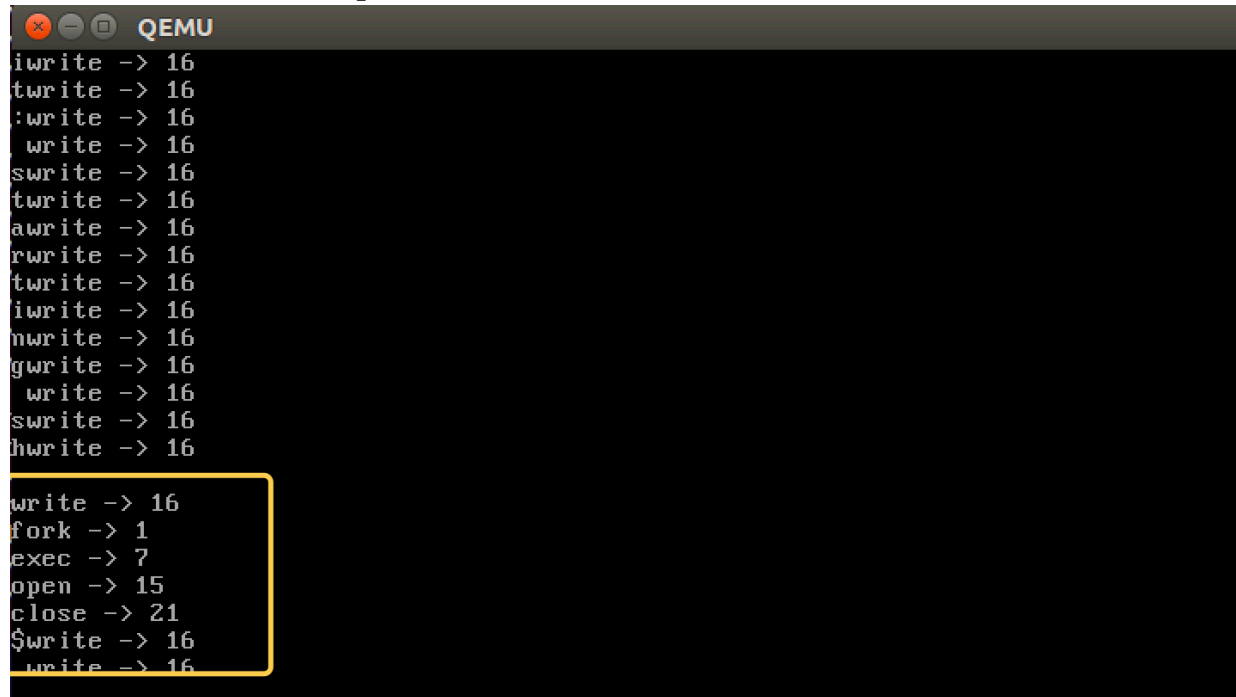
```
iinit -> 16
hinit -> 16
ginit -> 16
init -> 16
sinit -> 16
hinit -> 16

init -> 16
init -> 1
sh -> 7
sh -> 15
sh -> 21
sh -> 16
sh -> 16
```

由于num是系统调用指令的编号，所以可以维护一个数组syscall_name，根据syscall.c里系统调用的编号赋值数组，采用num下标访问系统调用的名字。

```
131 char * syscalls_name[]={
132     [SYS_fork]     "fork",
133     [SYS_exit]     "exit",
134     [SYS_wait]     "wait",
135     [SYS_pipe]     "pipe",
136     [SYS_read]     "read",
137     [SYS_kill]     "kill",
138     [SYS_exec]     "exec",
139     [SYS_fstat]    "fstat",
140     [SYS_chdir]    "chdir",
141     [SYS_dup]      "dup",
142     [SYS_getpid]   "getpid",
143     [SYS_sbrk]     "sbrk",
144     [SYS_sleep]    "sleep",
145     [SYS_uptime]   "uptime",
146     [SYS_open]     "open",
147     [SYS_write]    "write",
148     [SYS_mknod]    "mknod",
149     [SYS_unlink]   "unlink",
150     [SYS_link]     "link",
151     [SYS_mkdir]    "mkdir",
152     [SYS_close]    "close",
153 };
164     cprintf("%s -> %d\n",syscalls_name[num],num);
```

再次执行make qemu，出现下图，根据syscall.h对比指令和编号，fork 对应2，exec 对应7，write对应16，open对应15，close对应21。



```
QEMU
iwrite -> 16
twrite -> 16
:write -> 16
write -> 16
swrite -> 16
twrite -> 16
awrite -> 16
rwrite -> 16
twrite -> 16
iwrite -> 16
nwrite -> 16
gwrite -> 16
write -> 16
swrite -> 16
hwrite -> 16

write -> 16
fork -> 1
exec -> 7
open -> 15
close -> 21
$write -> 16
write -> 16
```

2.2 打印系统调用的参数

观察syscall.c内的函数

- fetchint(uint addr, int *ip) // Fetch the int at addr from the current process.
- fetchstr(uint addr, char **pp)

这两个可以从函数的注释中知道，作用为Fetch the int/string at addr from the current process.

- argint(int n, int *ip)
- argptr(int n, char **pp, int size)
- argstr(int n, char **pp)

以上三个的注释总结为：Fetch the nth system call argument。并且argint里调用了fetchint，argstring调用了fetchstr。

在fetchint中增加对于参数ip的打印，就可以打印int参数，同理在fetchstr中增加对pp参数的打印。

```
17 int
18 fetchint(uint addr, int *ip)
19 {
20     struct proc *curproc = myproc();
21
22     if(addr >= curproc->sz || addr+4 > curproc->sz)
23         return -1;
24     *ip = *(int*)(addr);
25     cprintf("int arg: %d\n", *ip);
26     return 0;
27 }
28
```

```
33 fetchstr(uint addr, char **pp)
34 {
35     char *s, *ep;
36     struct proc *curproc = myproc();
37
38     if(addr >= curproc->sz)
39         return -1;
40     *pp = (char*)addr;
41     cprintf("str arg: %s\n", *pp);
42     ep = (char*)curproc->sz;
43     for(s = *pp; s < ep; s++){
44         if(*s == 0)
45             return s - *pp;
46     }
47     return -1;
48 }
```

3.实验结果

在xv6中执行make qemu，如下图所示：

```
str arg: sh
int arg: 2708
int arg: 1998
str arg: sh
int arg: 0
exec -> 7
int arg: 4657
str arg: console
int arg: 2
open -> 15
int arg: 3
close -> 21
int arg: 2
int arg: 1
int arg: 16250
write -> 16
int arg: 2
int arg: 1
int arg: 16250
write -> 16
int arg: 0
int arg: 1
int arg: 16255
```