操作系统实验四 系统调用

一、实验目的

- ·建立对系统调用接口的深入认识;
- ·掌握系统调用的基本过程;
- ·能完成系统调用的全面控制;
- ·为后续实验做准备。

二、实验环境

Vmware 17.5.1, Ubuntu 20.04, Bochs 2.4.6

三、实验内容

在 Linux 0.11 上添加两个系统调用 iam()和 whoami(),并编写两个简单的应用程序 iam.c 和 whoami.c 测试它们。

3.1 iam()

第一个系统调用是 iam(),其原型为: int iam(const char * name);,它将字符串参数 name 的内容拷贝到内核中保存下来。要求 name 的长度不能超过 23 个字符。返回值是拷贝的字符数,如果 name 的字符个数超过了 23,则返回-1,并置 errno 为 EINVAL。

在 kernal/who.c 中实现此系统调用。

3.2 whoami()

第二个系统调用是 whoami(),其原型为: int whoami(char* name, unsigned int size);,它将内核中由 iam()保存的名字拷贝到 name 指向的用户地址空间中, 同时确保不会对 name 越界访存(name 的大小由 size 说明)。返回值是拷贝的字符数,如果 size 小于需要的空间,则返回-1,并置 errno 为 EINVAL。

也是在 kernal/who.c 中实现此系统调用。

3.3 测试程序

运行添加过新系统调用的 Linux 0.11,在其环境下编写两个测试程序 iam.c 和 whoami.c。执行 iam 时输入要保存的字符串,执行 whoami 时在屏幕输出该字符串。

四、实验过程

4.1 修改 Linux 0.11 源代码文件

4.1.1 修改 include/unistd.h

在 include/unistd.h 中添加宏定义__NR_whoami 和__NR_iam,它们是系统调用的编号。

注意在 Linux 0.11 环境下编译 C 程序,包含的头文件都在/usr/include 目录下。该目录下的 unistd.h 是标准头文件(它和 Linux 0.11 源码树中的 unistd.h 并不是同一个文件,虽然内容可能相同),没有__NR_whoami 和__NR_iam 两个宏,需要手工加上它们,也可以直接从修改过的 Linux 0.11 源码树中拷贝新的 unistd.h 过来。

4.1.2 修改 kernel/system_call.s

在 system_call.s 中将 nr_system_calls 修改为 74,它是系统调用总数。如果增删了系统调用,必须做相应修改。

system_call 中 call sys_call_table(,%eax,4)使用偏移量寻址并执行系统调用,其中 eax 中放的就是系统调用号,即上面提到的__NR_xxxxxx,而 sys_call_table 是一个函数指针数组的起始地址,将在下一步进行修改。

4.1.3 修改 include/linux/sys.h

在 sys.h 中添加外部变量 sys_iam();和 sys_whoami();,并在系统调用函数表 sys_call_table 中添加 sys_iam 和 sys_whoami,便于 system_call 由偏移量寻址。注意函数在 sys_call_table 数组中的位置必须和__NR_xxxxxxx 的值对应上。

```
### Sys.h

G4 extern int sys_dup2();
65 extern int sys_getppid();
66 extern int sys_getppid();
66 extern int sys_getppid();
66 extern int sys_setsid();
68 extern int sys_setsid();
69 extern int sys_setnask();
70 extern int sys_setnask();
71 extern int sys_setnask();
71 extern int sys_setreuid();
72 extern int sys_setreuid();
73 extern int sys_setreuid();
77 extern int sys_setreuid();
78 extern int sys_setnask();
79 sys_chown, sys_break();
79 sys_chown, sys_break();
79 sys_chown, sys_break();
80 sys_unulnk, sys_execve, sys_chdir, sys_time, sys_exit, sys_lenk(),
80 sys_unount, sys_setuid, sys_getuid, sys_getuid, sys_mount,
80 sys_unount, sys_setuid, sys_getuid, sys_getuid, sys_mount,
80 sys_unount, sys_set, sys_stime, sys_stime, sys_ptrace, sys_alarn,
81 sys_fstat, sys_pause, sys_uttne, sys_stty, sys_atcy, sys_set,
82 sys_nice, sys_fitne, sys_sync, sys_kill, sys_rename, sys_mkdir,
83 sys_redir, sys_dup, sys_ptys_sys_time, sys_prof, sys_brk, sys_setgid,
84 sys_getgid, sys_signal, sys_geteuid, sys_geteid, sys_actin, sys_set, sys_set, sys_set, sys_set, sys_set, sys_sys_set, sys_set, sys_sys_set, sys_sys_set, sys_sys_set, sys_sys_set, sys_set, sys_set
```

4.2 实现 sys_iam()和 sys_whoami()

在 kernel/目录中创建 who.c 文件,编写 sys_iam()和 sys_whoami()的具体内容。定义全局变量 char msg[24],用于存放要保存的字符串。在用户态和内核态之间传递数据,需要用到 get_fs_byte()和 put_fs_byte()函数,它们位于 asm/segment.h 中,单位为字节。

在 sys_iam()中,首先定义一个空字符数组 tmp[25],用于临时存放用户态向内核态传递的字符串;len 表示字符串总长度(包括'\0')。接着使用 get_fs_byte()函数逐个字节获取用户空间中的数据(即 1 个字符),存入 tmp 数组并使 len 加 1,直到读取到结束字符'\0'或 len 超过 24。然后判断字符串长度,若 len 不大于 24,则将 tmp 拷贝给 msg 保存,并返回 len-1;否则返回-(EINVAL)。

在 sys_whoami()中,首先获取保存的字符串长度 strlen(msg),然后比较用户地址空间大小 size 和字符串长度 len,若 size 大于 len 则使用 put_fs_byte()函数将字符串逐个字符由内核传递到用户空间中,并返回 len;否则返回-(EINVAL)。

4.3 修改 MakeFile 文件

为使得添加的 kernel/who.c 可以和其它 Linux 0.11 代码编译链接到一起,需要修改 kernel/MakeFile 文件,在 OBJS 中添加 who.o,在依赖中添加 who.s who.o: who.c .../include/linux/kernel.h ../include/unistd.h。之后在 linux-0.11/目录下执行 make 即可正确编译。

```
Makefile
                                                                                                                                               保存(S) ≡ - □ ×
     打开(0) ~ 同
22
23 .c.o:
24
25
                     $(AS) -0 $*.0 $<
                     $(CC) $(CFLAGS) \
-C -0 $*.0 $<
                     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 who.o
35 clean:
                     rm -f core *.o *.a tmp_make keyboard.s
for i in *.c;do rm -f `basename $$i .c`.s;done
(cd chr_drv; make clean)
(cd blk_drv; make clean)
(cd math; make clean)
36
37
38
39
40
41
42 dep:
43
44
45
46
47
                     (cd chr_drv; make dep)
(cd blk_drv; make dep)
48
49
    whos whoso: whoso: ./include/linux/kernel.h ../include/unistd.h
lextt.s extt.o: extt.c ../include/errno.h ../include/signal.h \
i ../include/sys/types.h ../include/sys/wait.h ../include/linux/sched.h \
i ../include/linux/head.h ../include/linux/fs.h ../include/linux/mm.h \
i ../include/linux/kernel.h ../include/linux/ty.h ../include/termios.h \
i ../include/asm/segment.h ../include/linux/ty.h ../include/termios.h \
                                                                                                 Makefile ~ 制表符宽度: 8 ~ 第71行,第27列 ~ 插入
```

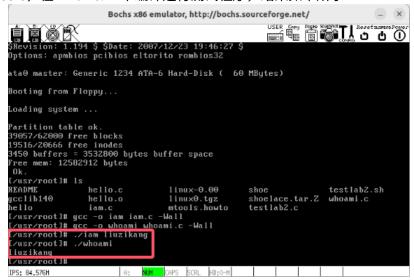
4.4 运行测试程序

编写测试程序 iam.c 和 whoami.c,需要用到 unistd.h 头文件(使编译器获知自定义的系统调用编号)和__LIBRARY_宏(使_syscall1 等有效)。

在 iam.c 中,添加 iam()在用户空间的接口函数_syscall1(int, iam, const char*, name);, _syscall1 表示传递 1 个参数。调用 sys_iam()的 API,传递用户输入。

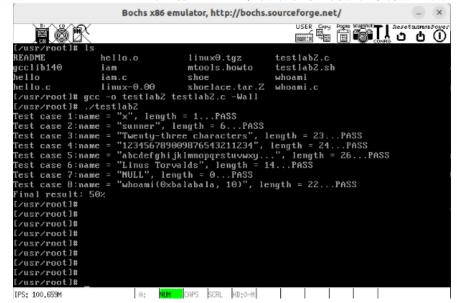
在 whoami.c 中,添加 whoami()在用户空间的接口函数,调用_syscall2(int, whoami, char*, name, unsigned int, size);,_syscall2 表示传递 2 个参数。调用 sys_whoami()的 API,将获取的字符串存放到 output 字符数组中,在屏幕上打印 output。

启动 Bochs, 在 Linux 0.11 中编译运行测试程序, 结果如下所示:

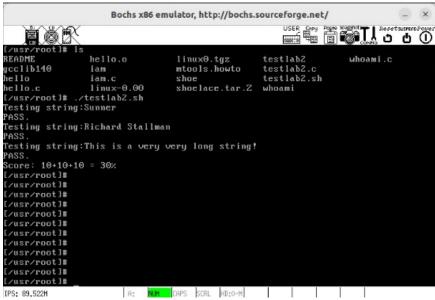


五、实验结果

在修改过的Linux 0.11上编译运行testlab2.c,由结果可知内核程序得分为满分50%。



在修改过的 Linux 0.11 上运行脚本 testlab2.sh,由结果可知应用程序得分为满分 30%。



回答问题:

·从 Linux 0.11 现在的机制看,它的系统调用最多能传递几个参数?

由 include/unistd.h 定义的宏_syscallx 可以看到,Linux 0.11 的系统调用最多能传递 3 个参数,其中_syscall0, _syscall1, _syscall3 分别能传递 0, 1, 2, 3 个参数。这是因为系统调用使用 eax, ebx, ecx, edx 寄存器,eax 寄存器用于传递系统调用号,只有其他三个寄存器用来依次传递参数。

·你能想出办法来扩大这个限制吗?

- (1) 使用堆栈传递额外参数:将额外参数通过堆栈传递,使用 push 指令将参数推入堆栈,然后在内核中通过 esp 访问堆栈来获取参数。
- (2) 通过指针传递数据结构:将多个参数封装成一个单独的对象,将该结构体或数组的首地址作为一个参数传递到内核,然后在内核中使用寄存器间接寻址来访问所有参数。·用文字简要描述向 Linux 0.11 添加一个系统调用 foo()的步骤。
 - (1) 修改 include/unistd.h:添加#define NR foo xxx, xxx 为自定义系统调用编号;
 - (2) 修改 kernel/system_call.s: 将系统调用总数 nr_system_calls 加 1;
- (3) 修改 include/linux/sys.h:添加外部变量 extern int sys_foo(),并在系统调用函数表 sys_call_table 中添加 sys_foo;
- (4) 实现 sys_foo()函数:在 kernel/目录创建 foo.c 文件,编写 sys_foo()的具体内容,注意引用需要的头文件和宏;
- (5) 修改 kernel/MakeFile: 在 OBJS 中添加 foo.o,在依赖中添加 foo.s foo.o: foo.c ../include/linux/kernel.h ../include/unistd.h,使得添加的 kernel/foo.c 可以和其它 Linux 0.11 代码编译链接到一;
 - (6) 在应用程序添加 foo()在用户空间的接口函数,并通过 API 实现系统调用。