# HITOS-LAB4 Linux0.11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、实验内容

在 Linux 0.11 上添加两个**系统调用**,并编写两个简单的应用程序测试它们。

```
int iam(const char * name);
int whoami(char* name, unsigned int size);
```

- 1. 第一个系统调用是 iam() , 完成的功能是将字符串参数 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 。
- 2. 第二个系统调用是 whoami() ,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 。

## 三、实验报告

### 3.1 回答问题:

### 1. 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?

答:最多能传递**三个参数**。根据 Linux0.11/include/unistd.h 的系统调用宏可以看到4种不同参数数量的系统调用如下:

```
#define _syscall0(type,name)
#define _syscall1(type,name,atype,a)
#define _syscall2(type,name,atype,a,btype,b)
#define _syscall3(type,name,atype,a,btype,b,ctype,c)
```

因此能够传递参数最多的是\_syscall3,包含三个参数。具体而言,系统调用号存放在 eax 寄存器,而各个参数则分别存放在 ebx、ecx 和 edx 寄存器中。通过执行 int \$0x80 汇编指令触发软中断,将控制权转移至内核,内核根据这些寄存器的值执行相应的系统调用。

### 2. 你能想出办法来扩大这个限制吗?

当参数数量超过当前系统调用能够容纳的限制时,可以采用以下方法:

- 1. **寄存器扩展:** 增加可用于传参的通用寄存器数量,如利用另外三个通用寄存器 edx、esi 和edi 传递参数,增加参数数量更多的系统调用模式 \_syscall4 、 \_syscall5 、 \_syscall6 等。
- 2. **结构体/数组传递:** 将多个参数封装成一个结构体/数组,存放在连续的地址空间内,然后将其起始指针作为系统调用的参数传递。内核在执行系统调用时,可以通过指针访问结构体中的具体参数。
- 3. **利用堆栈传递:** 将多个参数会推送到堆栈上,系统调用会从堆栈中读取这些参数。但需要在系统调用处理例程中额外处理堆栈的布局,确保参数能够正确地从堆栈中读取。

### 3. 用文字简要描述向 Linux 0.11 添加一个系统调用 foo() 的步骤。

向 Linux 0.11 添加一个系统调用 foo() 的步骤简要如下:

1. 在 linux-0.11/include/unistd.h 中为此系统调用分配系统调用号 \_\_NR\_foo xx , 并在 linux-0.11/kernel/system\_call.s 中更新 nr\_system\_calls 的值,将其增加1,确保新系统调用号 被正确分配。

- 2. 在内核 linux-0.11/include/linux/sys.s 中,为新的系统调用 foo 定义一个外部声明 extern type sys\_foo(),并在系统调用表中按照系统调用号的顺序在 sys\_call\_table 函数表中添加 sys\_foo 函数。
- 3. 在内核 linux-0.11/kernel/ 目录下, 创建 foo.c 文件, 实现供用户调用的系统调用函数 type sys\_foo()。
- 4. 在内核的 linux-0.11/kernel/Makefile 文件中,将 foo.c 与其他内核文件一起编译链接,确保新的系统调用能够被正确集成到内核中。
- 5. 在用户程序中,根据参数个数,选择相对应的系统调用宏 \_syscallN , 其中 N 取值为系统调用参数的个数,即可在用户模式下系统调用 foo()

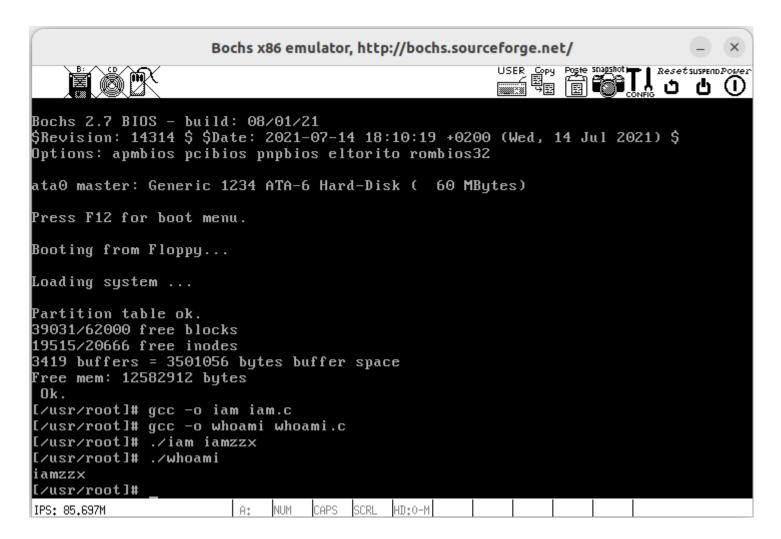
## 3.2 实验结果

### 3.2.1 简单测试程序

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 并编译,运行:

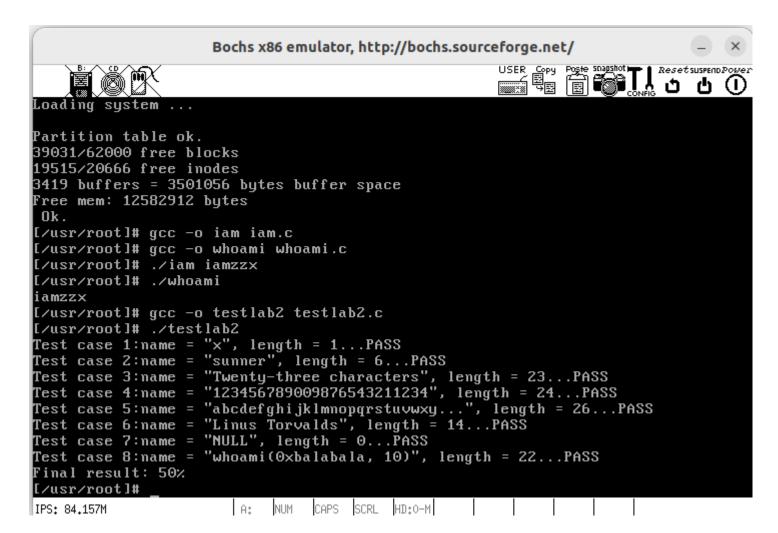
- ./iam iamzzx
- ./whoami

最终的运行结果是:



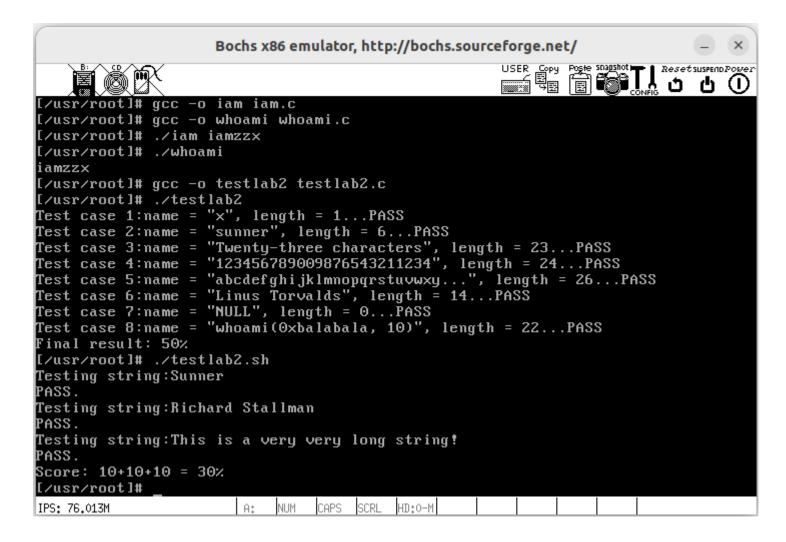
### 3.2.2 testlab2.c 编译后测试

将 testlab2.c 在修改过的 Linux 0.11 上编译运行,显示的结果即内核程序的得分。测试结果如下,得到满分 50%。



### 3.2.3 testlab2.sh 测试

将脚本 testlab2.sh 在修改过的 Linux 0.11 上运行,显示的结果即应用程序的得分。测试结果如下,得到满分 30%。



# 四、实验过程及截图

实验内容及流程总体上如下:

- 在**内核层面**添加了两个系统调用 sys\_iam 以及 sys\_whoami ,以 who.c 的文件格式保存在了Linux 0.11系统的内核(kernel)中,并在相应的头文件和调用函数中进行修改;
  - 。 sys\_iam 调用了一个名为 get\_fs\_byte() 的系统函数实现数据读取输入, sys\_whoami 则调用了 put\_fs\_byte() 这个系统函数完成对数据的打印输出。
- 在**用户层面**实现了两个应用程序 iam.c 和 whoami.c , 通过 syscall 这个宏开启调用系统函数的 窗口, 调用 sys\_iam 以及 sys\_whoami 系统调用函数;
- 修改 Makefile 等编译文件,将文件移动到虚拟机上 hdc 后,在 Linux0.11 中编译执行测试程序

## 4.1 在内核中添加系统调用

首先,在 linux-0.11/include/unistd.h 中新增两个系统调用函数对应的宏:

```
#define __NR_iam 72
#define NR whoami 73
```

而后需要在 include/linux/sys.h 的 sys\_call\_table 函数表中增加两个函数引用: sys\_iam 和 sys\_whoami 。 当然该函数在 sys\_call\_table 数组中的位置必须和之前添加的 \_\_NR\_xxxxxx 的值对应 上。

```
fn_ptr sys_call_table[] = { sys_setup, ....., sys_iam, sys_whoami };
```

同时还要仿照此文件中前面各个系统调用的写法,加上:

```
extern int sys_whoami();
extern int sys_iam();
```

最后在 kernel/system\_call.s 中修改 nr\_system\_calls 的值:

nr\_system\_calls = 74 #这是系统调用总数。如果增删了系统调用,必须做相应修改

## 4.2 在内核中实现函数 sys\_iam 和 sys\_whoami

创建一个文件 kernel/who.c , 仿照其他内核函数 , 根据函数功能 , 利用函数 get\_fs\_byte() 和 put\_fs\_byte() 编写代码如下:

```
#include <string.h>
#include <errno.h>
#include <asm/segment.h>
char msg[24];
int len=0;
/*
 * 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 。
*/
int sys iam(const char * name){
   char temp[24];
   int i;
   for(i = 0; i < 24; i++){
       temp[i] = get_fs_byte(name+i);
       if(temp[i] == '\0')
           break;
   }
   if(i == 24 \&\& temp[i-1] != '\0')
       return -(EINVAL);
   else{
       len = i;
       strcpy(msg, temp);
       return i;
   }
}
/*
 * 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 。
*/
int sys_whoami(char* name, unsigned int size){
   if(len > size)
       return -(EINVAL);
   int i = 0;
   for(int i = 0; i < len; i++)</pre>
       put_fs_byte(msg[i], name+i);
```

```
return len;
}
```

## 4.3 修改 Makefile

要想让我们添加的 kernel/who.c 可以和其它 Linux 代码编译链接到一起,必须要修改 Makefile 文件。 Makefile 里记录的是所有源程序文件的编译、链接规则。

Makefile 在代码树中有很多,分别负责不同模块的编译工作。我们要修改的是 kernel/Makefile ,需要修改两处。一处是:

### 4.3.1 在 OBJS 中加入 who.o

```
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

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 who.o
```

### 4.3.2 加入 who.c 的链接编译

```
### Dependencies:
exit.s exit.o: exit.c ../include/errno.h ../include/signal.h \
    ../include/sys/types.h ../include/sys/wait.h ../include/linux/sched.h \
    ../include/linux/head.h ../include/linux/fs.h ../include/linux/mm.h \
    ../include/linux/kernel.h ../include/linux/tty.h ../include/termios.h \
    ../include/asm/segment.h
```

改为:

```
### Dependencies:
who.s who.o: who.c ../include/linux/kernel.h ../include/unistd.h
exit.s exit.o: exit.c ../include/errno.h ../include/signal.h \
    ../include/sys/types.h ../include/sys/wait.h ../include/linux/sched.h \
    ../include/linux/head.h ../include/linux/fs.h ../include/linux/mm.h \
    ../include/linux/kernel.h ../include/linux/tty.h ../include/termios.h \
    ../include/asm/segment.h
```

Makefile 修改后,和往常一样 make all 就能自动把 who.c 加入到内核中了。

### 4.4 编写测试程序

在应用程序中, 要有:

但是在 /usr/include 目录下,它和 0.11 源码树中的 unistd.h 并不是同一个文件,没有 \_\_NR\_whoami 和 \_\_NR\_iam 两个宏,需要从修改过的 0.11 源码树中拷贝新的 unistd.h 过来。

仿照 lib/close.c ,编写应用程序如下:

#### 4.4.1 iam.c

```
#define __LIBRARY__
#include <unistd.h>
#include <stdio.h>
_syscall1(int,iam,const char*,name);

int main(int argc, char ** argv)
{
    int err = 0;
    if(argc < 1){
        printf("not enough arguments!\n");
        return -1;
    }
    err = iam(argv[1]);
    return err;
}</pre>
```

#### **4.4.2** whoami.c

```
#define __LIBRARY__
#include <unistd.h>
_syscall2(int, whoami, char*, name, unsigned int, size);
int main(){
        char result[24];
        int len = 0;
        len = whoami(result, 24);
        printf("%s\n",result);
        return len;
}
```

## 4.5 移动挂载后启动内核

在 /oslab 目录下执行命令,将 Minix 文件系统的镜像文件挂载到 /oslab/hdc 下

./mount-hdc

而后将上述编辑的测试代码 iam.c, whoami.c 以及测试文件 testlab2.c, testlab2.sh 移动到/oslab/hdc/usr/root 目录下。 (可能还需要移动 unistd.h 到 /usr/include 目录下)

而后通过 ./dbg-bochs 启动 Linux0.11 内核 (新版本实验环境会自动取消挂载) , 在 Linux0.11 中编译

```
gcc -o iam iam.c -Wall
gcc -o whoami whoami.c -Wall
gcc -o testlab2 testlab2.c -Wall
```

而后执行 ./testlab2 和 ./testlab2.sh 即可获得相应的评分