

Linux 内核实验报告

实验题目：构造新内核同步机制实验

学号： 200900301236 (辅修号：)
日期： 2012.5.11 班级： 09 软 1 姓名： 王添枝
Email: tzwang2012@163.com

实验目的：设计同步原语模拟内核信号量。

硬件环境：

软件环境： ubuntu 10.10
linux 内核:2.6.35.13
gcc:4.4.5

实验步骤：

一、实验设计

信号量负责对共享缓冲区的互斥，主要实现的方法有信号量的声明（`sys_sema_open`），在特定信号量的等待（`sys_sema_wait`），将特定信号量上的等待进程唤醒（`sys_sema_signal`），删除特定信号量（`sys_sema_close`）。

声明信号量：声明新的信号量结构，对本信号量等待队列初始化，本信号量信号灯数目初始化，然后将其放入信号量等待队列中。

在特定信号量的等待：如果信号灯数目大于 0，说明还有资源可以利用。否则，说明没有资源可用，**`prepare_to_wait_exclusive(tmp->p,&wait,TASK_INTERRUPTIBLE)`** 放入等待队列，此函数使用 `signal` 唤醒时只唤醒一个进程。调用 `schedule()`，重新调度其他进程。`Schedule()` 方法后是 `finish_wait()` 方法，当进程被唤醒后，首先执行此方法。此方法将进程真正地从等待队列中弹出。

唤醒信号量上的等待进程：进程即将从缓冲区离开，将信号灯的数目 +1。此时，如果等待队列中还有等待进程（判断条件是信号灯的数目 < 0），则从等待队列中弹出一个进程，使其状态变为 `RUNNING`，等待被调度。

删除特定信号量：给出信号量的编号，判断等待队列上是否还有等待的进程，如果有的话，将所有的进程均从队列中弹出。然后从信号量的队列中删除编号是输入数字的信号量结构。

二、数据结构

```
typedef struct __sema{
    int key;//本信号量编号
    int number;//本信号量信号灯个数
    wait_queue_head_t *p; // 系统等待队列首指针
    struct __sema *next;//所有信号量以链形式串在一起，本属性指向下一信号量结构
}sema;
```

三、自定义函数

1. **sema * check_sema_key(int key,sema **prev)**

作用：检查以 key 值为编号的信号量是否存在于当前的信号量链中。

2. **asmlinkage int sys_sema_open(int key,int number)**

作用：如果 key=0 声明一个新的信号量（链表的插入），如果 key!=0,返回 key 值。

3. **asmlinkage int sys_sema_wait(int key)**

作用：如果信号灯数目大于 0，说明还有资源可以利用，将信号灯数目减 1。否则，说明没有资源可用，prepare_to_wait_exclusive(tmp->p,&wait,TASK_INTERRUPTIBLE)放入等待队列，调用 schedule（），重新调度其他进程。Schedule（）方法后是 finish_wait() 方法，当进程被唤醒后，首先执行此方法。此方法将进程真正地从等待队列中弹出。

4. **asmlinkage int sys_sema_signal(int key)**

作用：进程即将从缓冲区离开，将信号灯的数目+1。此时，如果等待队列中还有等待进程（判断条件是信号灯的数目<0），则从等待队列中弹出一个进程，使其状态变为 RUNNING，等待被调度。

5. **int wake_up_all_ones(int key)**

作用：唤醒 key 编号信号量上所有的等待进程。

三、调试记录

1. open 0 1

其中的 0 表示创建一个新的，1 表示初始信号量为 1

2. wait 2

其中 2 为 open 所创建的标识符，由于信号量为 1，大于 0，因此不会等待

3. wait 2

由于信号量已经变为 0，因此会在等待

4. 另启一个命令行，执行 wait 2

同样的在等待

5. 再启一个命令行，执行 signal 2

此时将会唤醒上面两个在等待中的一个，再 signal 2 将会唤醒另一个进程。

6. 执行 partB, 将会启动 5 个进程，交替的读取中断次数。

注意：本程序中存在一个漏洞，在运行完后，如果都 close，若再 open 则进程会被杀死。如果 close 一部分，没有全都 close，则再 open 不会被杀死。

四、结论分析与体会

由于上次编译内核编译了很久，此次精简了内核，精简完后不能链接无线，也没有声音，但是编译速度快了很多。

此次实验遇到的主要问题是不知道 singal 唤醒时如何让它只唤醒一个进程。还有一个没解决的就是上面提到的都 close 后再 open 进程会被杀死。

通过此次实验，对内核同步机制有了一定的了解。

程序完整源代码：

1. 在 ipc/shm.c 中添加的代码

```

typedef struct __sema{
    int key;//本信号量编号
    int number;//本信号量信号灯个数
    wait_queue_head_t *p; // 系统等待队列首指针
    struct __sema *next;//所有信号量以链形式串在一起，本属性指向下一信号量结构
}sema;

sema * sema_head = NULL;
sema * sema_end = NULL;
/*
* 检查以 key 值为编号的信号量是否存在于当前的信号链中
*/
sema * check_sema_key(int key,sema **prev){
    sema *tmp = sema_head;
    *prev = NULL;
    while(tmp){
        if(tmp->key==key)
            return tmp;
        *prev = tmp;
        tmp = tmp->next;
    }
    return NULL;
}
/**
*如果 key=0 声明一个新的信号量，如果 key!=0, 返回 key 值
*/
asmlinkage int sys_sema_open(int key,int number){
    sema *prev;
    sema *new;
    if(key){
        if(!check_sema_key(key,&prev))
            return -1;
        else
            return key;
    }
    else
    {
        printk("sys_sema_open create a new sema\n");
        new =(sema *)kmalloc(sizeof(sema),GFP_KERNEL);
        new->p=(wait_queue_head_t
*)kmalloc(sizeof(wait_queue_head_t),GFP_KERNEL);
        new->next=NULL;
        init_waitqueue_head(new->p);
    }
}

```

```

//new->p.task_list.next = &new->p.task_list;
//new->p.task_list.prev = &new->p.task_list;
new->number=number;
printk("sys_sema_open center\n");
if(!sema_head){
    printk("sys_sema_open first start\n");
    new->key=2;//从2开始按偶数递增事件号
    sema_head = sema_end = new;
    printk("sys_sema_open create first\n");
    return new->key;
}
else
{
    //事件队列不为空，按偶数递增一个事件号
    printk("sys_sema_open not first start\n");
    new->key = sema_end->key +2;
    sema_end->next = new;
    sema_end = new;
    printk("sys_sema_open create not first\n");
}
printk("sys_sema_open success\n");
return new->key;
}
}

asmlinkage int sys_sema_wait(int key)
{
    sema *tmp;
    sema *prev = NULL;
    //取出指定事件的等待队列头指针
    tmp = check_sema_key(key, &prev);
    if(tmp!=NULL&&tmp->number<=0){
        tmp->number--;
        printk("sys_sema_wait\n");
        DEFINE_WAIT(wait); //初始化等待队列入口
        //使调用进程进入阻塞状态
        prepare_to_wait_exclusive(tmp-
        >p, &wait, TASK_INTERRUPTIBLE);
        schedule(); //引发系统重新调度
        finish_wait(tmp->p, &wait); //等待进程被唤醒，结束阻塞状
        态
        return key;
    }
    else if(tmp!=NULL){

```

```

        printk("sys_sema_wait greater than 0\n");
        tmp->number--;
        return key;
    }
    return -1;
}

```

//唤醒在指定事件上等待的进程的系统调用:

```

asmlinkage int sys_sema_signal(int key)
{
    sema *tmp = NULL;
    sema *prev = NULL;

    //取出指定事件的等待队列头指针
    tmp = check_sema_key(key, &prev);
    if(tmp==NULL)
        return 0;
    tmp->number++;
    if(tmp->number<=0) {
        wake_up(tmp->p);    //唤醒它
        printk("sys_sema_signal wake_up\n");
    }
    printk("sys_sema_signal over\n");
    return 1;
}

```

```

/*
 * 唤醒 key 编号信号量上所有的等待进程。
 */
int wake_up_all_ones(int key) {
    sema *tmp = NULL;
    sema *prev = NULL;
    tmp = check_sema_key(key, &prev);
    if(tmp==NULL)
        return 0;
    if(tmp->number<0) {
        wake_up_all(tmp->p); //wake_up_all(wait_queue_head_t
*queue);
        wake_up_interruptible_all(wait_queue_head_t
*queue); 这种 wake_up 唤醒所有的进程，不管它们是否进行独占等待
(可中断的类型仍然跳过在做不可中断等待的进程)
        printk("wake_up_all_ones\n");
    }
    return 1;
}

```

```

asmlinkage int sys_sema_close(int key)
{
    sema *prev=NULL;
    sema *releaseItem;

    if((releaseItem = check_sema_key(key,&prev)) != NULL){
        //找到指定事件
        if( releaseItem == sema_end) //在队尾
            sema_end = prev;
        else if(releaseItem == sema_head) //在队首
            sema_head = sema_head->next;
        else //在队中
            prev->next = releaseItem->next;
        int jieshou = wake_up_all_ones(key); //如果阻塞则唤醒它
        if(jieshou == 0)
            printk("no such sempahore\n");
        if(releaseItem){
            printk("sys_sema_close\n");
            kfree(releaseItem); //释放事件节点
            return 1;
        }
    }
    return 0;
}

```

2. open.c

```

#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include
"/lib/modules/2.6.35.13/build/arch/x86/include/asm/unistd_3
2.h"

```

```

int sema_open(int key,int number){
    return syscall(__NR_sema_open,key,number);
}

```

```

int main(int argc, char ** argv)
{
    int i;
    if(argc != 3)
    {
        printf("Usage: open 2|4|6|2i semaNum \n");
        return -1;
    }
    i = sema_open(atoi(argv[1]),atoi(argv[2]));
}

```

```

    if(i)
        printf("Registered event %d .\n",i);
    else
        printf("Registered event fail !\n");
    return 0 ;
}

3. wait.c
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include
"/lib/modules/2.6.35.13/build/arch/x86/include/asm/unistd_3
2.h"

int sema_wait(int num){
    return syscall(__NR_sema_wait,num);
}

int main(int argc, char ** argv)
{
    int i;
    if(argc != 2)
    {
        printf("Usage: wait 2 | 4 | 6 | 2i ... \n");
        return -1;
    }
    printf("Event %d will sleeping !\n",atoi(argv[1]));
    i = sema_wait(atoi(argv[1]));
    printf("Event %d wakeup !\n",i);
    return 0 ;
}

4. signal.c
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include
"/lib/modules/2.6.35.13/build/arch/x86/include/asm/unistd_3
2.h"

int sema_signal(int num){
    return syscall(__NR_sema_signal,num);
}

int main(int argc, char ** argv)
{

```

```

    int i;
    if(argc != 2)
    {
        printf("Usage: signal 2 | 4 | 6 | 2i ... \n");
        return -1;
    }

    i = sema_signal(atoi(argv[1]));
    if(i)
        printf("Wakeup event %d . \n", atoi(argv[1]));
    else
        printf("No event %d ! \n", atoi(argv[1]));
    return 0 ;
}

5. close.c
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include
"/lib/modules/2.6.35.13/build/arch/x86/include/asm/unistd_3
2.h"
int sema_close(int flag){
    return syscall(__NR_sema_close, flag);
}
int main(int argc, char ** argv)
{
    int i;
    if(argc != 2)
        return -1;
    i = sema_close(atoi(argv[1]));
    if(i==1)
        printf("Unregistered event %d \n", atoi(argv[1]));
    else
        printf("Unregistered error. ");
    return 0 ;
}

6. partB.c
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include
"/lib/modules/2.6.35.13/build/arch/x86/include/asm/unistd_3
2.h"

int sema_open(int key, int number){
    return syscall(__NR_sema_open, key, number);
}

```



```

}
int sema_close(int flag){
    return syscall(__NR_sema_close, flag);
}
int sema_signal(int num){
    return syscall(__NR_sema_signal, num);
}
int sema_wait(int num){
    return syscall(__NR_sema_wait, num);
}
long interrupt_num(){
    return syscall(__NR_mysyscall1);
}
int main(int argc, char ** argv)
{
    int i;
    int pid[5];
    i=sema_open(0, 1);
    printf("register %d\n", i);
    int m;
    for(m=0; m<5; m++) {
        if((pid[m]=fork())==0) { //子进程
            while(1){
                printf("process %d is waiting \n", getpid());
                int j= sema_wait(i);
                //printf("wait over %d\n", j);
                sleep(2);
                long intr = interrupt_num();
                printf("process      %d      interrupt      time:
%d\n", getpid(), intr);
                int k= sema_signal(i);
                printf("signal %d\n", i);
            }
            //return 0;
        } else
            continue;
    }
    //int m= sema_close(i);
    // printf("wait over %d\n", m);
    return 0 ;
}

```

参考材料

linux 操作系统内核实习

linux 内核设计与实现