# 操作系统 实验报告

实验名称: \_\_\_\_信号量的实现\_\_\_\_

学 员: <u>侯华玮</u> 学 号: <u>202102001015</u>

培养类型: \_\_无军籍学员\_\_\_\_ 年 级: \_21级\_

专业: 计算机科学与技术(天河拔尖班) 所属学院: \_\_计算机学院

实验室: \_\_\_\_\_\_ 实验日期: \_\_\_\_2023.05.12 \_\_\_\_

# 国防科技大学训练部制

## 《实验报告》填写说明

- 1. 学员完成人才培养方案和课程标准要所要求的每个实验后,均须提交实验报告。
  - 2. 实验报告封面必须打印,报告内容可以手写或打印。
  - 3. 实验报告内容编排及打印应符合以下要求:
- (1) 采用 A4 (21cm×29.7cm) 白色复印纸,单面黑字打印。上下左右各侧的页边距均为 3cm; 缺省文档网格:字号为小 4号,中文为宋体,英文和阿拉伯数字为Times New Roman,每页 30 行,每行 36 字;页脚距边界为 2.5cm,页码置于页脚、居中,采用小 5号阿拉伯数字从 1 开始连续编排,封面不编页码。
- (2)报告正文最多可设四级标题,字体均为黑体,第一级标题字号为 4 号,其余各级标题为小 4 号;标题序号第一级用"一、"、"二、"······,第二级用"(一)"、"(二)"······,第三级用"1."、"2."······,第四级用"(1)"、"(2)"······,分别按序连续编排。
  - (3) 正文插图、表格中的文字字号均为5号。

## 一、实验目的和内容

实验目的:

- 加深对进程同步与互斥概念的认识;
- 掌握信号量的使用,并应用它解决生产者——消费者问题;
- 掌握信号量的实现原理。 实验内容:
- 在 Ubuntu 下编写程序,用信号量解决生产者——消费者问题;
- 在 0.11 中实现信号量,用生产者一消费者程序检验之。

## 二、操作方法与实验步骤

#### 信号量系统调用

```
sem_t* sys_sem_open(const char* name, unsigned int value)
int sys_sem_wait(sem_t *sem)
int sys_sem_post(sem_t *sem)
int sys_sem_unlink(const char* name)
```

- sem open()的功能是创建一个信号量,或打开一个已经存在的信号量。
  - sem t 是信号量类型,根据实现的需要自定义。
  - name 是信号量的名字。不同的进程可以通过提供同样的 name 而共享同一个信号量。如果该信号量不存在,就创建新的名为 name 的信号量;如果存在,就打开已经存在的名为 name 的信号量。
  - value 是信号量的初值,仅当新建信号量时,此参数才有效,其余情况下它被忽略。当成功时,返回值是该信号量的唯一标识(比如,在内核的地址、ID等),由另两个系统调用使用。如失败,返回值是 NULL。

- sem\_wait() 就是信号量的 P 原子操作。如果继续运行的条件不满足,则令调用进程等待在信号量 sem 上。返回 O 表示成功,返回 -1 表示失败。
- sem\_post() 就是信号量的 V 原子操作。如果有等待 sem 的进程,它会唤醒其中的一个。返回 0 表示成功,返回 -1 表示失败。
- sem\_unlink() 的功能是删除名为 name 的信号量。返回 0 表示成功,返回 1 表示失败。

### 生产者消费者问题

利用上面实现的信号量系统调用,编写一个应用程序"pc. c"来模拟经典的生产者 消费者之间的同步。

在这个程序中,要建立 1 个生产者进程, 5 个消费者进程; 用文件建立一个 共享缓冲区; 生产者进程依次向缓冲区写入整数 0,1,2,...,499; 每个消费者进程 从缓冲区中读取 100 个数,每读取一个数字就打印到标准输出上; 缓冲区文件最 多只能保存 10 个数。

## 实验步骤

#### 1 添加信号量系统调用

- 1. 修改 unist.h 与 sys.h 文件,添加有关信号量系统调用的信息。
- 2. 添加信号量头文件 sem.h 与信号量系统调用实现文件 sem.c。 头文件中声明了信号量的结构体,包括 name, value, queue 三个成员。

```
C unistd.h 9+
              C sem.h
                         ×
      #ifndef SYS SEM H
      #define SYS SEM H
      #include <linux/sched.h>
      #define SEM TABLE LEN 20
      #define SEM NAME LEN
                              20
      typedef struct semaphore{
          char name[SEM NAME LEN];
          int value;
          struct task_struct* queue;
      }sem t;
      extern sem_t semtable[SEM_TABLE_LEN];
      #endif
 16
```

信号量系统调用实现:

sys\_sem\_open

```
int sys_sem_wait(sem t *sem){
    cli();
    sem->value--;
    if((sem->value) < 0){
        sleep_on(&(sem->queue));
    }
    sti();
    return 0;
}
int sys_sem_post(sem t *sem){
    cli();
    sem->value ++;
    if((sem->value) <=0){
        wake_up(&(sem->queue));
    }
    sti();
    return 0;
}
```

sys\_sem\_unlink

```
int sys sem unlink(const char *name){
   if(sem cnt > SEM TABLE LEN - 1){
   char kernelname[50];
   int name_len = 0;
   while (get_fs_byte(name + name_len) != '\0')
       name_len ++;
   if( name_len > SEM_NAME_LEN)
   for(i = 0; i < name len; i++){
       kernelname[i] = get fs byte(name + i);
   int isExist = 0;
   for(i = 0; i < sem_cnt; i++){
       if(!strcmp(name, semtable[i].name)){
           isExist = 1;
           break;
   if(isExist){
       for(j = i; j < sem_cnt; j++){
           semtable[j]=semtable[j+1];
       sem cnt --;
       return 0;
```

#### 2 编写生产者-消费者程序

#### 生产者-父进程

```
/* 生产者班種*/
pid = getpid();
printf("producer pid: %d\n", pid);
for (item_pro = 0; item_pro < ITEM_COUNT; item_pro++)
{
    sem_wait(empty);
    sem_wait(mutex);
    /* 读写文件*/
    if (!(item_pro % BUFFER_SIZE)){
        printf("pid: %d \t, item_pro: %d \t write at the end\n", pid, item_pro);
        lseek(fw, 0, 0);
    }
    write(fw, (char *)&item_pro, sizeof(int));

    printf("pid %d:\tproduces item %d\n", pid, item_pro);
    fflush(stdout);
    sem_post(mutex);
    sem_post(full);
}
```

#### 消费者-子进程

## 三、实验结果与分析

```
#full, *mutex;

item_used;

#roducer pid: 18
pid: 23
pid: 23
consumes item 6
pid: 23
consumes item 5
pid: 23
consumes item 5
pid: 23
consumes item 5
pid: 23
consumes item 6
pid: 24
c
```

经测试,该生产者消费者程序成功实现了预定功能,说明信号量相关系统调用 实现正确。

## 四、问题与建议