

## 作业 7

7.1 设有两个优先级相同的进程 T1, T2 如下。令信号量 S1, S2 的初值为 0, 已知  $z=2$ , 试问 T1, T2 并发运行结束后  $x=?y=?z=?$

线程 T1

```
y:=1;  
y:=y+2;  
V(S1);  
z:=y+1;  
P(S2);  
y:=z+y;
```

线程 T2

```
x:=1;  
x:=x+1;  
P(S1);  
x:=x+y;  
V(S2);  
z:=x+z;
```

注: 请分析所有可能的情况, 并给出结果与相应执行顺序。

7.2 在生产者-消费者问题中, 假设缓冲区大小为 5, 生产者和消费者在写入和读取数据时都会更新写入/读取的位置 offset。现有以下两种基于信号量的实现方法,

方法一

```
Class BoundedBuffer {  
    mutex = new Semaphore(1);  
    fullBuffers = new Semaphore(0);  
    emptyBuffers = new Semaphore(n);  
}  
  
BoundedBuffer::Deposit(c) {  
    emptyBuffers->P();
```

```

    mutex->P();

    Add c to the buffer;

    offset++;

    mutex->V();

    fullBuffers->V();
}

BoundedBuffer::Remove(c) {

    fullBuffers->P();

    mutex->P();

    Remove c from buffer;

    offset--;

    mutex->V();

    emptyBuffers->V();
}

```

方法二:

```

Class BoundedBuffer {

    mutex = new Semaphore(1);

    fullBuffers = new Semaphore(0);

    emptyBuffers = new Semaphore(n);
}

BoundedBuffer::Deposit(c) {

    mutex->P();

    emptyBuffers->P();

    Add c to the buffer;

    offset++;

    fullBuffers->V();

    mutex->V();
}

BoundedBuffer::Remove(c) {

```

```

mutex->P();

fullBuffers->P();

Remove c from buffer;

offset--;

emptyBuffers->V();

mutex->V();

}

```

请对比分析上述方法一和方法二，哪种方法能让生产者、消费者进程正常运行，并说明分析原因。

7.3 银行有  $n$  个柜员,每个顾客进入银行后先取一个号,并且等着叫号,当一个柜员空闲后,就叫下一个号.

请使用 PV 操作分别实现:

```

//顾客取号操作 Customer_Service

//柜员服务操作 Teller_Service

```

7.4 多个线程的规约(Reduce)操作是把每个线程的结果按照某种运算(符合交换律和结合律)两两合并直到得到最终结果的过程。

试设计管程 monitor 实现一个 8 线程规约的过程,随机初始化 16 个整数,每个线程通过调用 monitor.getTask 获得 2 个数,相加后,返回一个数 monitor.putResult,然后再 getTask() 直到全部完成退出,最后打印归约过程和结果。

要求:为了模拟不均衡性,每个加法操作要加上随机的时间扰动,变动区间  $1 \sim 10\text{ms}$ 。

提示:使用 pthread\_系列的 cond\_wait, cond\_signal, mutex 实现管程;使用 rand() 函数产生随机数,和随机执行时间。