习题三(同步、通信和死锁)

- 1、现有 5 条语句, S1: a=5-x; S2: b=a*x; S3: c=4*x; S4: d=b+c; S5: e=d+3;试用 Bernstein 条件证明语句 S2 和 S3 可以并发执行, 而语句 S3 和 S4 不可并发执行。
- 2、已知 Dijkstra 临界区软件算法的描述如下。试说明此算法满足临界区管理原则。

```
enum {idle,wantin,incs} flag[n];
int turn:
turn=0 or 1 ... or n-1;
                     /*i=0,1,...,n-1 */
process Pi() {
     int j;
     do {
          flag[i]=wantin;
          while(turn!=i)
               if(flag[turn]==idle) turn=i;
          flag[i]=incs;
          while(j<n&&(j==i|flag[j]!=incs))
          j++;
     }while(j<n);</pre>
     /*critical section*/;
     flag[i]=idle;
```

3、有两个优先级相同的进程 P1 和 P2, 其各自程序如下。已知信号量 S1 和 S2 的初值均 0, 试问 P1、P2 并发执行后, x、y、z 的值各为多少?

- 4、设有 n 个进程共享一个互斥段,如果:①每次只允许一个进程进入互斥段;②每次最多允许 m 个进程(m≤n)同时进入互斥段。试问:以上两种情况下所采用的信号量初值是否相同?试给出信号量值的变化范围。
- 5、有一个阅览室,读者进入时必须先在一张登记表上登记,此表为每个座位列出一个表目,包括座位号、姓名,读者离开时要注销登记信息;假如阅览室共有100个座位。试用:①信号量和PV操作;②管程,实现用户进程的同步算法。

- 6、假设系统有 n 个进程共享 m 个资源,已知每个进程一次只能申请或释放一个资源,且每个进程最多需要 m 个资源,所有进程的资源需求总数少于 m+n 个,证明系统此时不会产生死锁。
- 7、考虑一个共有 150 个存储单元的系统,按如下方式分配给 3 个进程,P1 最大需求 70 个,已占有 25 个;P2 最大需求 60 个,已占有 40 个;P3 最大需求 60 个,已占有 45 个。使用银行家算法,以确定下面的任何一个请求是否安全。①进程 P4 到达,P4 最大需求 60 个,最初请求 25 个;②进程 P4 到达,P4 最大需求 60 个,最初请求 35 个。如果安全,请找出安全序列;如果不安全,请给出结果的分配情况。
- 8、试利用记录型信号量和 PV 操作写出一个解决哲学家就餐问题的算法。