第五章 习题及解答

5-8 三个进程共享四个同类资源,这些资源的分配与释放只能一次一个,已知每一进程最多需要两个资源,试问该系统会发生死锁吗?为什么?

答:该系统不会发生死锁。

因为最坏情况是每个进程都占有一个资源,申请第二个资源,而此时系统中 还剩一个资源,不管这个资源分给哪个进程,都能满足它的资源要求,因此它能 在有限时间内运行结束而释放它所占有的两个资源,这两个资源又可以分配给另 外两个进程,使它们能够运行结束,所以系统不会发生死锁。

5-9 p个进程共享 m个同类资源,每一个资源在任一时刻只能供一个进程使用,每一进程对任一资源都只能使用一有限时间,使用完便立即释放,并且每个进程对该类资源的最大需求量小于该类资源的数目,设所有进程对资源的最大需求数目之和小于 p+m,试证在该系统中不会发生死锁。

解:采用"反证法",假定 max(i)为第 i 个进程最大资源需求量, need(i)为第 i 个进程还需要的资源量,alloc(i)为第 i 个进程已分配的资源量,则

 $\max(i) \le m$

max(i)=need(i)+alloc(i)

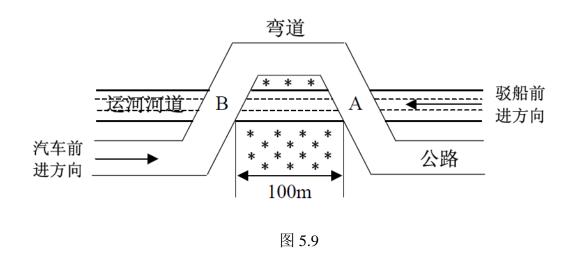
 $\max(1)+\cdots+\max(p)=(\operatorname{need}(1)+\cdots\dots+\operatorname{need}(p))+(\operatorname{alloc}(1)+\cdots\dots+\operatorname{alloc}(p))< p+m$ 若发生死锁,则需要满足下面两个条件,

① 全部分配, alloc(1)+···+alloc(p)=m; ② 所有进程无限等待由①②可得, need(1)+···+need(p)<p

则死锁后, p 个进程需要的资源小于 p, 则一定存在进程 i, need (i) = 0, 进程已获得全部资源, 进程 i 可以执行完, 同假设发生矛盾, 所以不会发生死锁。

5-10 图 5.9 表示一带闸门的运河,其上有两架吊桥,吊桥坐落在一条公路上,为使该公路避开一块沼泽地而其横跨运河两次。运河和公路的交通都是单方向

- 的,运河的基本运输由驳船担负。在一艘驳船接近吊桥 A 时就拉汽笛警告,若桥上无车辆,吊桥就吊起,直到驳船尾部通过该桥为止,对吊桥 B 按同样次序处理
- (1) 一艘典型驳船的长度为 200 米, 当它在河道航行时是否会产生死锁? 若会, 其理由是什么?
 - (2) 如何能克服一个可能的死锁?请想出一个防止死锁的办法。
 - (3) 如何利用信号灯的 P、V 操作实现车辆和驳船的同步?



- (1) 答: 驳船长 200 米,当驳船通过了 A 桥,其船头到达 B 桥,请求 B 桥吊起,而此时它的尾部占据 A 桥,若这个时候 B 桥及 B 桥到 A 桥之间的公路都被汽车占据,而汽车又要求通过 A 桥。这样驳船和汽车都无法前进,形成死锁的局面。
- (2) 答: 方案之一。可规定资源按序申请和分配,从而破坏了死锁的循环等待条件,防止死锁的发生。规定如 B 桥的序号小于 A 桥的序号,驳船和汽车都必须 先申请序号小的资源 B 桥,申请得到满足后,再申请序号大的资源 A 桥。
- (3) 答:将每台车的行驶看作是进程,则有 $Auto_1$, $Auto_2$,… $Auto_i$ i 个汽车进程。将每条驳船的航行看作是进程,则有 $Ship_1$, $Ship_2$,… $Ship_j$ 个驳船进程。桥 A 和桥 B 对车和船为互斥资源。

```
方案 1:
main{
    int S<sub>A</sub>=1; //A 桥的互斥信号量//
    int S<sub>B</sub>=1; //B 桥的互斥信号量//
    cobegin
        Auto_1; Auto_2; \cdots Auto_i;
        Ship<sub>1</sub>; Ship<sub>2</sub>; ···Ship<sub>i</sub>;
    coend
}
Auto<sub>i</sub>(){
    车在公路上行驶;
   P(S_B);
    过B桥;
    V(S_B);
    过弯道;
    P(S_A);
    过 A 桥;
    V(S_A);
    车在公路上行驶;
}
Ship_{j}(){
    运河航行;
    P(S_B);
    P(S_A);
    吊起过 A 桥;
    运河航行;
```

吊起过 B 桥;

```
V(S<sub>A</sub>);
V(S<sub>B</sub>);
运河航行;
```

方案 2: 方案 1 的缺点是船在过 A 桥前需要先占用 B 桥,使桥的通过率降低,增加交通阻塞的可能。因此方案 2 将弯道作为有界缓中区,基本思想是只要弯道有空,车就可以通过 B 桥,进入弯道。而船则不用先占用 B 桥,使桥的通过率降低。

```
main{
    int SA=1; //A 桥的互斥信号量
    int SB=1; //B 桥的互斥信号量
    int Sn=n; //弯道可容纳汽车数 n
    cobegin
        Auto<sub>1</sub>;Auto<sub>2</sub>;····Auto<sub>i</sub>;
        Ship<sub>1</sub>; Ship<sub>2</sub>; ···Ship<sub>j</sub>;
        coend
}
Auto<sub>i</sub>(){
```

车在公路上行驶; P(Sn); P(SB);

过 B 桥;

V (SB);

过弯道;

P(SA);

上 A 桥;

V(Sn);

```
过 A 桥;
  V (SA);
  车在公路上行驶;
}
Ship_{j}(){
  运河航行;
   P (SA);
   船头行驶至 B 桥;
   P(SB);
   运河航行;
   船尾过 A 桥;
   V (SA);
   船尾过 B 桥;
   V(SB);
   运河航行;
}
```