OS 第4章作业

徐锦慧_CS2011_U202011675

1.

- 1) 进程执行次序是混合式的,既有顺序的,也有并行的。P1进程执行结束后,P2、P3、P4才可以执行; P3、P4执行结束后,P5才可以执行; P2、P5结束后任务终止。
- 2) 程序描述如下:

```
main()
 f int Sz=0, S3=0, S4=0; /* 分别表示进程Pa、P3、P4 能容开始执行*/
   int S35=0, S45=10; /* 切别看底P3、P4 进程是E执行院*/
   cobegin
      PI(); P2(); P3(); P4(); P5();
   coend
 z
                         P3 ()
 P(()
                                       Py()
                                                         P5()
               P2()
 ł
                                                            P(SIF);
                                            P(S4);
                 P(52);
                               P(53);
    V(52);
                                                            P (545)i
    V(S3);
                                            V (S45);
                               V ( Szz) ;
                            z
                                                         z
    V(S4);
 z
```

2.

1) 错误。算法不能保证只有P1、P2进程结束后,P3进程才能执行。改正的算法描述如下:

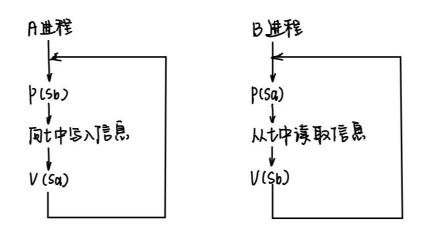
```
main()
{
    int SI=0, S2=0; /* S1、S2分别表示 P1、乃进程是否执行完*/
    cobegin
        P1(); P2(); P3();
```

```
      coend

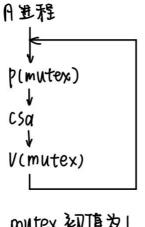
      f()
      f()

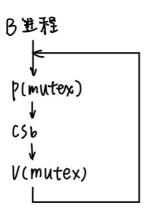
      f()
      f()
```

2) 错误。A进程写入前应判断t中是否有空位,B进程读取前应判断t中是否有信息,故应采用2个信号量:Sa表示t中有无信息,Sb表示t中有无空位,算法描述如下:



3) 错误。a、b进程共享同一临界资源,应使用同一信号灯,算法描述如下:





mutex 初盾为1.

3.

1)

• 变迁3: 进程在执行过程中, 需要等待某事件的发生才能继续执行

• 变迁2:运行进程在分得的时间片内未完成,时间片到时

• 变迁4: 等待进程等待的事件发生

2)

① 2→5: 可能发生, 当高优先就绪队列非空时可能。

② 2→1: 可能发生, 当运行进程的时间片到时发生变迁 2, 若此时高优先就绪队列为空,则会发生变

迁1。

③ 4→5: 不可能发生, 因为采用的是非剥夺式调度。

④ 4→2 : 不可能发生。

⑤ 3→5: 可能发生, 当高优先就绪队列非空时可能。

3)

① 调度策略: 首先调度高就绪队列中的进程投入运行, 为其分配的时间片大小为100ms。 只有当高就 绪队列中的所有进程全部运行完或处于阻塞状态,才调度低优先就绪队列中的进程,为其分配的时间片 大小为500ms。 若一个运行进程时间片到时未完成就进入低优先就绪队列。 若某进程在运行期间因等 待某事件发生而进入阻塞队列,则当等待事件完成后,进入高优先就绪队列。

② 调度效果: 优先照顾了 I/O 量大的进程, 但通过给计算型进程分配更长的时间片也照顾了计算型进 程。

4.

1) sleep(1);

2) 退出次序为: p2 → main → p1

3) a in p2 = 102a in main = 101 a in p1 = 102

5.填写程序如下:

```
P **n南() /* 自北向南过桥行人*/-
{*

**

**D(M以下を以))

**count2++;-*

**if (count2==1)-*

**D(M以下を以)

**V(mutex2);-*

**if (count2==0)-*

**V(mutex2);-*

**V(mutex2);
```

6.程序描述如下:

```
main()
```

```
ş
   int apple=0,0 range=0; /* 分别表际虚子中的苹果、桔子个物*/
   int free=2; /* 南京盖中空闲即位置物 */
   int mutex二1; /* 互下语号财 */
   collegin
      forther(); mother(); son(); daughter();
   coend
                    mother()
                                         SON()
                                                           daughter ()
   father()
 {
                                                            whileltrue) {
   while (true) ?
                                         while (true) {
                    while(true)?
                                                             plapple);
     P(free);
                      Plfree);
                                          plorange);
                                          P(mutex);
                                                             P(mutex);
     P(mutex);
                      P(mutex);
     砂-丁苹果;
                                          らって枯み
                                                             15元一个苹果;
                      砂ーケ桔チェ
                                           v (mutex);
                                                              v (mutex);
     v (mutex);
                      v (mutex);
                                          v(free);
     v (apple);
                      V (orange);
                                                             v(free);
   z
 }
}
                                                         3
                  3
```