用信号量机 制实现 进程互斥、同 步、前驱关系

知识总览 实现进程互斥 实现进程同步 信号量机制 实现进程的前驱关系

王道考研/CSKAOYAN.COM 王道考研/CSKAOYAN.COM

信号量机制实现进程互斥

- 1. 分析并发进程的关键活动,划定临界区(如:对临界资源打印机的访问就应放在临界区)
- 2. 设置互斥信号量 mutex, 初值为 1
- 3. 在临界区之前执行 P(mutex)
- 4. 在临界区之后执行 V(mutex)

注意:对不同的临界资源需要设置 不同的互斥信号量。

P、V操作必须成对出现。缺少 P(mutex) 就不能保证临界资源的互 斥访问。缺少 V(mutex) 会导致资源 永不被释放,等待进程永不被唤醒。



P1进程 P2进程

P3进程 P4进程 /*信号量机制实现互斥*/ semaphore mutex=1; //初始化信号量 P1(){ P(mutex); //使用临界资源前需要加锁 临界区代码段... V(mutex): //使用临界资源后需要解锁 P2(){ P(mutex); 临界区代码段... V(mutex); ...

王道考研/CSKAOYAN.COM

信号量机制实现进程同步

进程同步: 要让各并发进程按要求有序地推进。

}

```
P1(){
         比如, P1、P2 并发执行, 由于存在异步性, 因此二者交替推进的次序是不确定的。
 代码1;
         若 P2 的"代码4"要基于 P1 的"代码1"和"代码2"的运行结果才能执行,那么我
 代码2;
         们就必须保证"代码4"一定是在"代码2"之后才会执行。
 代码3;
         这就是进程同步问题,让本来异步并发的进程互相配合,有序推进。
P2(){
 代码4;
 代码5:
 代码6;
}
```

王道考研/CSKAOYAN.COM

信号量机制实现进程同步

用信号量实现进程同步:

- 1. 分析什么地方需要实现"同步关系",即必须保证"一前一后"执行的两个操作(或两句代码)
- 2. 设置同步信号量 S, 初始为 0
- 3. 在"前操作"之后执行 V(S) 4. 在"后操作"之前执行 P(S)

/*信号量机制实现同步*/

semaphore S=0; //初始化同步信号量,初始值为0

```
P2(){
P1(){
              P(S);
 代码1:
             ▶代码4;
 代码2:
              代码5:
 V(S);
              代码6:
 代码3;
```

保证了 代码4 一定是在 代码2 之后执行

若先执行到 V(S) 操作,则 S++ 后 S=1。之后当执行到 P(S) 操作 时,由于S=1,表示有可用资源,会执行S-,S的值变回O, P2 进程不会执行 block 原语, 而是继续往下执行代码4。

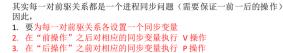
若先执行到 P(S) 操作,由于 S=0, S-后 S=-1,表示此时没有 可用资源,因此P操作中会执行 block 原语,主动请求阻塞。 之后当执行完代码2, 继而执行 V(S) 操作, S++, 使 S 变回 0, 由于此时有进程在该信号量对应的阻塞队列中, 因此会在 V 操作中执行 wakeup 原语,唤醒 P2 进程。这样 P2 就可以继续 执行 代码4 了

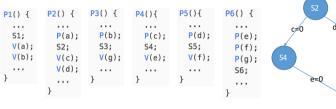
王道考研/CSKAOYAN.COM

知识回顾与重要考点 分析问题,确定临界区 设置互斥信号量,初值为1 实现进程互斥 (临界区之前对信号量执行 P 操作 临界区之后对信号量执行 V 操作 分析问题,找出哪里需要实现"一前一后"的同步关系 设置同步信号量,初始值为0 实现进程同步 在"前操作"之后执行 V 操作 信号量机制 在"后操作"之前执行 P 操作 分析问题, 画出前驱图, 把每一对前驱关系都 看成一个同步问题 为每一对前驱关系设置同步信号量,初值为0 实现进程的前驱关系 在每个"前操作"之后执行 V 操作 在每个"后操作"之前执行 P 操作 王道考研/CSKAOYAN.COM

信号量机制实现前驱关系

进程 P1 中有句代码 S1, P2 中有句代码 S2 ... P3... P6 中有句代码 S6。这些代码要求按如下前驱图所 示的顺序来执行:





王道考研/CSKAOYAN.COM