《操作系统》习题集 第2部分 进程管理(2-通信)

第2部分 进程管理(2-通信)-习题集

选择题

- 1. 在操作系统中,临界区是()。【*,★,联考】 A. 一个缓冲区 B. 一段共享数据区 C. 一段程序 D. 一个互斥资源
- 2. 一个正在访问临界资源的进程由于申请 I/O 操作而被阻塞时, ()。【**, ★, 联考】
 - A. 可以允许其他讲程讲入该讲程的临界区
- B. 不可以允许其他进程进入临界区和抢占处理机执行
- C. 可以允许其他就绪进程抢占处理机,继续执行 D. 不允许其他进程抢占处理机执行
- 3. 进程 PO 和 P1 的共享变量定义及初值为: 【***, ★, 10 考研】

```
boolean flag[2];
int turn=0;
flag[0]=FALSE;flag[1]=FALSE;
```

进程 PO 和 P1 访问临界资源的类 C 语言代码实现如下:

```
void P0{
               //进程 P0
   while(TRUE){
      flag[0]=TRUE;
      turn=1;
      while(flag[1] && turn==1);
      临界区;
      flag[0]=FALSE;
   }
}
void P1{ //进程 P1
   while(TRUE){
      flag[1]=TRUE;
      turn=0;
      while(flag[0] && turn==0);
      flag[1]=FALSE;
   }
```

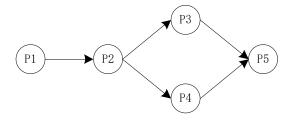
则并发执行进程 PO 和 P1 时产生的情况是 ()。

- A. 不能保证进程互斥进入临界区, 会出现"饥饿"现象
- B. 不能保证进程互斥进入临界区,不会出现"饥饿"现象
- C. 能保证进程互斥进入临界区, 会出现"饥饿"现象
- D. 能保证进程互斥进入临界区,不会出现"饥饿"现象
- 4. 若信号量 S 的初值为 2, 当前值为-1,则表示有 () 等待进程。【*,★, 联考】 A. 0 个 B. 1 个 C. 2 个 D. 3 个

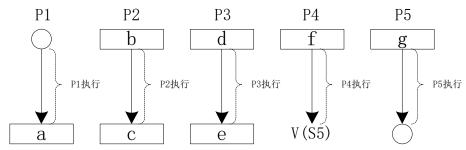
	若信号量 S 的初值为 3, 当前值为-2, 则表示有 (A. 2 个 B. 3 个		
6.	若信号量 S 的初值为 3, 当前值为 1, 则表示有 (A. 0 个 B. 1 个)等待进程。【*,联考 C.2个	
7.	设与某资源相关联的信号量初值为 3, 当前值为 1 数,则 M、N 分别是 ()。【**,★,10 A. 0, 1 B. 1, 0	考研,2.2.1】	数,N 表示等待该资源的进程 D.2,0
8.	对于两个并发进程,设互斥信号量为 mutex (初值 A. 表示没有进程进入临界区 C. 表示有一个进程进入临界区,另一个进程等待边	B. 表示有一个进程进入临	i界区
9.	对于两个并发进程,设互斥信号量为 mutex (初值 A. 表示没有进程进入临界区 C. 表示有一个进程进入临界区,另一个进程等待这	B. 表示有一个进程进入临	i界区
10.	对于两个并发进程,设互斥信号量为 mutex (初值 A. 表示没有进程进入临界区 C. 表示有一个进程进入临界区,另一个进程等待运	B. 表示有一个进程进入临	·界区
11.	当一进程因在互斥信号量 mutex 上执行 P(mutex)操相当于信号量。)【**,联考】 A. 大于 0 B. 小于 0		
12.	当一进程因在互斥信号量 mutex 上执行 V(mutex)携(本注:本题中 mutex 当作信号量。)【**,联考A. 大于 0 B. 小于 0	操作而导致唤醒另一个进程时, 	则 mutex 的值为()。
13.	设有n个进程共用一个相同的程序段,如果每次最()。【**,★,联考】		
	A. n B. m	C. m-n	D. –m
14.	laod R1, x //取 x 到寄存器 R1 中inc R1	//减 1 操作 Load R2,x dec R2 store x,R2	减 1。加 1 和减 1 操作的指令
	A. 可能为-1 或 3 B. 只能为 1		D. 可能为-1、1 或 2
15.	关于临界区正确的说法是 ()。【*,自】 A. 访问不同临界资源的两个进程不要求必须互斥地 B. 临界区是包含临界资源的一段数据区	也进入临界区	

《操作系统》习题集 第2部分 进程管理(2-通信)

- C. 临界区一种用于进程同步的机制
- D. 临界区是访问临界资源的一个进程或线程
- 16. 进程 P1、P2、P3、P4 和 P5 的前趋图如下所示:



若用 PV 操作控制进程 P1、P2、P3、P4 和 P5 并发执行的进程,则需要设置 5 个信号量 S1、S2、S3、S4 和 S5,且信号量 S1~S5 的初值都等于零,下图中 a、b 和 c 处应分别填写 (①); d 和 e 处应分别填写(②); f 和 g 处应分别填写 (③)。【***, 2015 年软考】



1:

- A. V(S1) P(S1) V(S2) V(S3)
- B. P(S1) V(S1) V(S2) V(S3)
- C. V(S1) V(S2) P(S1) V(S3)
- D. P(S1) V(S2) V(S1) V(S3)

(2):

- A. V(S2)和 P(S4)
- B. P(S2)和 V(S4)
- C. P(S2)和 P(S4)
- D. V(S3)和 V(S4) V(S5)

(3):

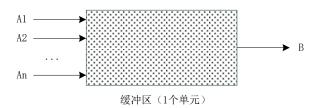
- A. P(S3)和 V(S4) V(S5)
- B. V(S3)和 P(S4) P(S5)
- C. P(S3)和 P(S4) P(S5)
- D. V(S3)和 V(S4) V(S5)

二、综合应用题

- 1. 对于生产者-消费者问题,若缓冲区中缓冲区单元只有一个,生产者和消费者各只有一人。用 P、V 原语实现生产者和消费者的同步操作。【**,★,联考】
- 2. 对于生产者-消费者问题,若缓冲区中缓冲区的单元有 n 个,生产者和消费者各只有一个。用 P、V 原语实现生产者和消费者同步操作。【***,★,联考】

《操作系统》习题集 第2部分 进程管理(2-通信)

地获取消息,则开始时缓冲区为空,使用 P、V 操作正确实现之。【***,联考】



- 4. 在一个盒子里,混装了个数相等的围棋白子和黑子。现在要用自动分拣系统把白子和黑子分开。设系统有两个进程 P1 和 P2, 其中 P1 拣白子,P2 拣黑子。规定每个进程每次只拣一子。当一个进程正在拣子时,不允许另一个进程同时拣子;当一个进程拣一子后,必须让另一个进程去拣。试写出这两个并发进程能正确执行的程序。【**,联考】
- 5. 三个进程 P1、P2、P3 互斥使用一个包含 N(N>0)个单元的缓冲区。P1 每次用 Produce()生成一个正整数并用 put()送入缓冲区的某一个空单元中; P2 每次用 getodd()从该缓冲区中取出一个奇数并用 countodd()统计奇数个数; P3 每次用 geteven()从该缓冲区中取出一个偶数并用 counteven()统计偶数个数。请用信号量机制实现这三个进程的同步与互斥活动,并说明所定义信号量的含义。要求用伪代码描述。【***,09 考研】
- 6. 某银行提供一个服务窗口和 10 个供顾客等待的座位。顾客到达银行时,若有空座位,则到取号机上领取一个号,等待叫号。取号机每次仅允许一位顾客使用。当营业员空闲时,通过叫号机选取一位顾客,并为其服务。顾客和营业员的活动过程描述如下:

请添加必要的信号量和 P、V(或 wait()、signal())操作,实现上述过程中的互斥与同步。要求写出完整的过程,说明信号量的含义并赋初值。【****,11 考研】

- 7. 假设有一座东西向的车辆单行道路的桥,如图所示,每次允许同方向的若干车辆通过(即桥上可以有多个同方向的车辆通过)。在桥上没有车辆时,任何一端的车辆都允许上桥通过,当有车辆上桥后,同端的车辆可以继续上桥,但另一端的车辆不能上桥。请用 P、V 操作来实现东西两端人过桥的问题。【****
- 8. 复印室有一个操作员为顾客复印资料,有 5 把椅子供顾客休息并等待复印。如果没有顾客,则操作员休息。当顾客来到复印室时,如果有空椅子则坐下来。当操作员空闲时顾客站起来唤醒操作员进行复印,复印完后离开复印室;如果没有空椅子则离开复印室。试用 P、V 操作实现顾客和操作员活动的同步。【****,联考,】

《操作系统》习题集 第2部分 进程管理(2-通信)

//(本注)理发师睡觉问题

9. 一个快餐店有四类雇员: (1)领班,接收顾客点的菜单; (2)厨师,准备饭菜; (3)打包工,将饭菜装在袋子里; (4)收银员,将食品袋交给顾客并收钱。每个雇员可被看作一个进行通信的顺序进程。它们采用的进程间通信方式是什么?请将这个模型与 UNIX 中进程联系起来。(本注)改为:请用信号量及其 P、V 操作来协调他们之间的工作。【***,★,AST2-30】

三、 程序设计题

- 1. 假设一个大学为了卖弄其政治上的正确性,准备把美国最高法院的信条"平等但隔离其本身就是不平等"既运用在种族上也运用在性别上,从而结束校园内长期使用的浴室按性别隔离的做法。但是,为了迁就传统习惯,学校颁布法令:当有一个女生在浴室里,那么其他女生可以进入,但是男生不行,反之亦然。在每个浴室的门上有一个滑动指示符号,表示当前处于以下三种可能状态之一:
 - 空
 - 有女生
 - 有男生

用你偏好的程序设计语言编写下面过程(可以随意采用所希望的计数器和同步技术):

woman_wants_to_enter man_wants_to_enter woman_leaves man_leaves

(本注)

可做下列功能的扩展:

- 1) 设置一个同性别学生洗澡的时间段,当过此时间段后,想进去浴室的同性别的学生不允许进入。等全部出浴室后,优先让另一性别的学生进浴室洗澡。
- 2) 设置浴室的最多容纳人数