

计算机操作系统

Operating Systems

田卫东

March, 2014

第2章 进程管理

2.3 进程同步

2.3.1 进程同步的基本概念

(1) 什么是进程同步

■ 进程同步问题的产生

在多道程序的环境中，系统中的多个进程可以并发执行，同时它们又要共享系统中的资源，这些资源有些是可共享使用的，如磁盘，有些是以独占方式使用的，如打印机。由此将会产生错综复杂的进程间相互制约的关系。

■ 两种形式的制约关系：

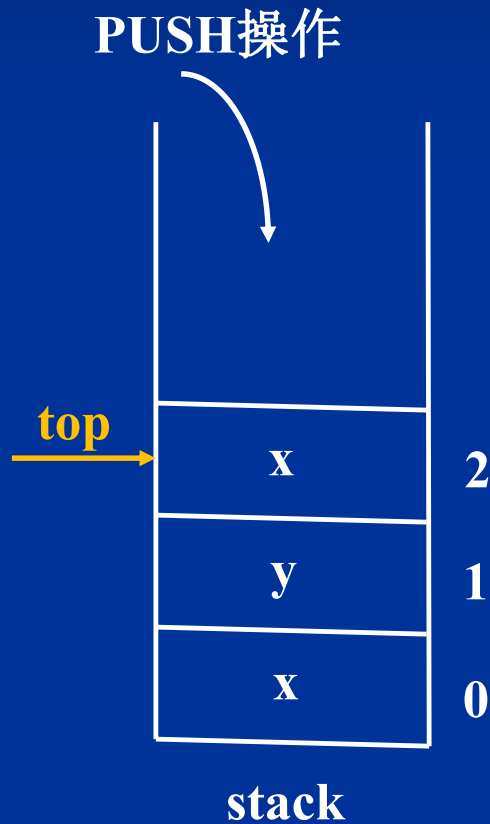
□ 间接相互制约关系：共享某种系统资源。

□ 直接相互制约关系：主要源于进程间合作。

2.3 进程同步

(2) 临界资源

■ 入栈操作



Parbegin

VAR top : integer := -1 ;

stack: array[0..n-1] of item;

Program A :

Begin

while (TRUE)

top := (top+1) mod n;

stack[top] := x ;

end while

end

Program B :

Begin

while (TRUE)

top := (top+1) mod n;

stack[top] := y ;

end while

End

Parend

PUSH操作

1

2

PUSH操作

3

4

2.3 进程同步

(2) 临界资源

■ 互斥共享的资源：临界资源

虽然计算机系统中多个进程可以共享系统中的各种资源，然而有些资源一次只能为一个进程使用。

一次仅能为一个进程所使用的资源称为临界资源。

■ 临界资源实例

硬件资源：打印机；

软件资源：内存变量、指针、数组。

如何实现临界资源的互斥访问？

Parbegin

```
VAR top : integer := -1 ;  
    stack: array[0..n-1] of item;
```

Program A :

Begin

while (TRUE)

top := (top+1) mod n;

stack[top] := x ;

end while

end

Program B :

Begin

while (TRUE)

top := (top+1) mod n;

stack[top] := y ;

end while

End

Parend

2.3 进程同步

(3) 临界区

■ 临界区的定义

进程中访问临界资源的代码段称为临界区。

■ 策略

临界资源访问互斥



临界区访问互斥

临界资源

临界区

临界区

Parbegin

VAR top : integer := -1 ;

stack: array[0..n-1] of item;

Program A :

Begin

while (TRUE)

top := (top+1) mod n;

stack[top] := x ;

end while

end

Program B :

Begin

while (TRUE)

top := (top+1) mod n;

stack[top] := y ;

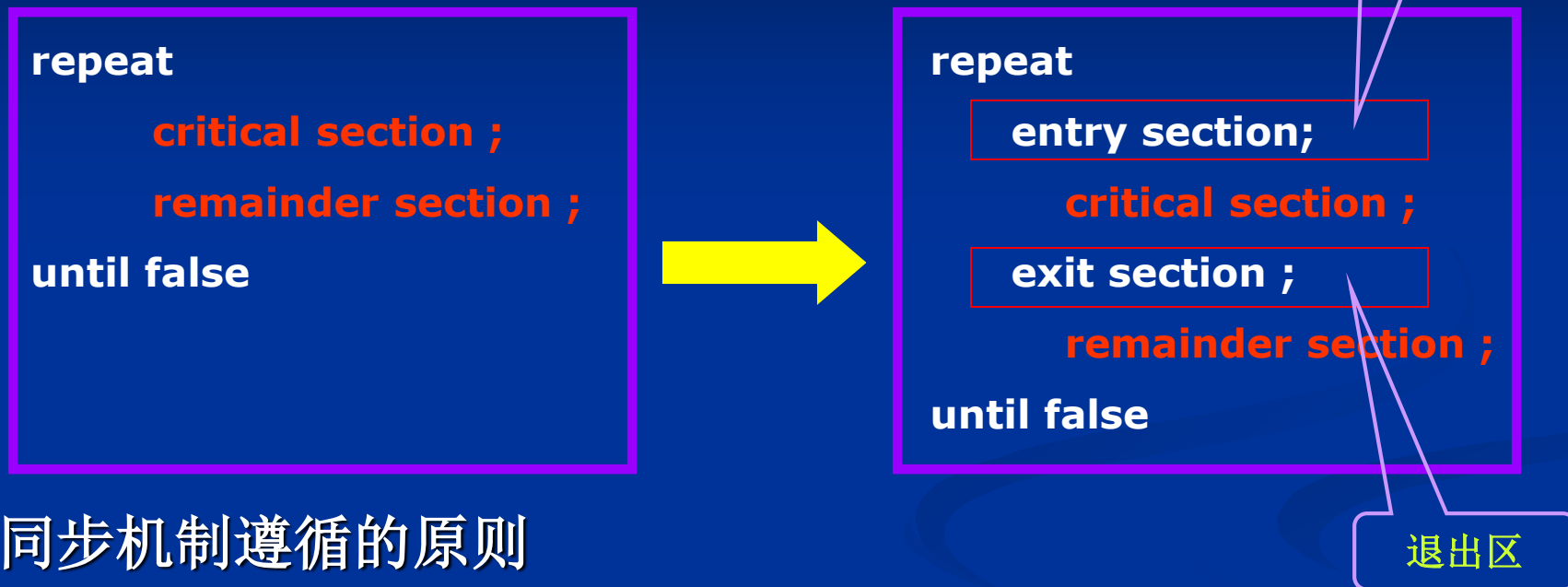
end while

End

Parend

2.3 进程同步

(4) 临界区访问控制模型



(5) 同步机制遵循的原则

- **空闲让进:** 当无进程处于临界区时, 请求进入临界区的进程可立即进入
- **忙则等待:** 当已有进程进入临界区时, 其他试图进入临界区进程须等待
- **有限等待:** 对要求访问临界资源进程, 保证能在有限时间内进入临界区
- **让权等待:** 当进程不能进入临界区时, 应释放处理机。

2.3 进程同步

2.3.2 实现进程同步的早期方

(1) 软件解法1: 按需访问

■ 资源空闲标志: **busy**

■ $busy = false : idle;$

■ $busy = true : busy;$

■ 违背什么原则?

忙则等待,让权等待,有限等待

VAR busy:boolean := false ;

Program P1:

Begin

repeat

while(busy) ;

busy := true ;

critical section ;

busy := false ;

remainder section ;

until false

End

Program P2:

Begin

repeat

while(busy) ;

busy := true ;

critical section ;

busy := false ;

remainder section ;

until false

End

2.3 进程同步

2.3.2 实现进程同步的早期方

(2) 软件解法2: 轮询

■ 轮转标志: **turn**

- $turn = 1$: 轮到 P1 ;
- $turn = 2$: 轮到 P2 ;

■ 违背什么原则?

严格限制资源访问顺序;让权等待,有限等待

```

VAR turn:integer := 1 ;
Program P1:
Begin
  repeat
    while( turn = 2 ) ;
    critical section ;
    turn := 2 ;
    remainder section ;
  until false
End

Program P2:
Begin
  repeat
    while( turn = 1 ) ;
    critical section ;
    turn := 1 ;
    remainder section ;
  until false
End
    
```

2.3 进程同步

2.3.2 实现进程同步的早期方

(3) 软件解法3: 访前先看

■ 愿望标志: **pturn,qturn**

- $pturn = true$: P想访问;
- $qturn = true$: Q想访问;

■ 违背什么原则?

空闲让进, 让权等待, 有限等待

```
VAR pturn,qturn:boolean := false,false ;  
Program P:  
Begin
```

```
  repeat
```

```
    pturn := true ;  
    while( qturn ) ;
```

```
      critical section ;
```

```
    pturn := false ;
```

```
      remainder section ;
```

```
  until false
```

```
End
```

```
Program Q:
```

```
Begin
```

```
  repeat
```

```
    qturn := true ;  
    while( pturn ) ;
```

```
      critical section ;
```

```
    qturn := false ;
```

```
      remainder section ;
```

```
  until false
```

```
End
```

2.3 进程同步

2.3.2 实现进程同步的早期方法

(4) 软件解法4: Peterson算法,1981

```
#define FALSE 0
#define TRUE 1
#define N      2                // 进程的个数

int turn;                       // 轮到谁?
int interested[N];              // 兴趣数组, 初始值均为FALSE

void enter_region ( int process)// process = 0 或 1
{
    int other;                  // 另外一个进程的进程号
    other = 1 - process;
    interested[process] = TRUE; // 表明本进程感兴趣
    turn = process;             // 设置标志位
    while( turn == process && interested[other] == TRUE);
}

void leave_region ( int process)
{
    interested[process] = FALSE; // 本进程已离开临界区
}
```

Program P1:

Begin

repeat

enter_region(0);

critical section ;

leave_region(0);

remainder section ;

until false

End

Program P2:

Begin

repeat

enter_region(1);

critical section ;

leave_region(1);

remainder section ;

until false

End

2.3 进程同步

2.3.2 实现进程同步的早期方法

(6) 硬件解法2: SWAP指令

// 交换锁lock和key的值

```
function SWAP(lock, key ) {  
    var tmp : boolean := lock ;  
    lock := key ;  
    key := tmp ;  
}
```

```
function enter_region( var lock : boolean )  
Var key:boolean ; //局部变量  
Begin  
    key := true;  
    while(key)  
        SWAP(lock,key);  
end
```

```
function leave_region( var lock : boolean )  
Begin  
    lock := false;  
end
```

```
VAR lock :boolean := false ;  
Program P1:
```

```
Begin
```

```
    repeat
```

```
        enter_region(lock );
```

```
        critical section ;
```

```
        leave_region(lock);
```

```
        remainder section ;
```

```
    until false
```

```
End
```

```
Program P2:
```

```
Begin
```

```
    repeat
```

```
        enter_region(lock);
```

```
        critical section ;
```

```
        leave_region(lock);
```

```
        remainder section ;
```

```
    until false
```

```
End
```

2.3 进程同步

2.3.2 实现进程同步的早期方法

(7) 小结

■ 软件解法

- 忙等待

- 实现过于复杂，需要高的编程技巧

■ 硬件解法

- 简单、有效，特别适用于多处理机

- 缺点：忙等待

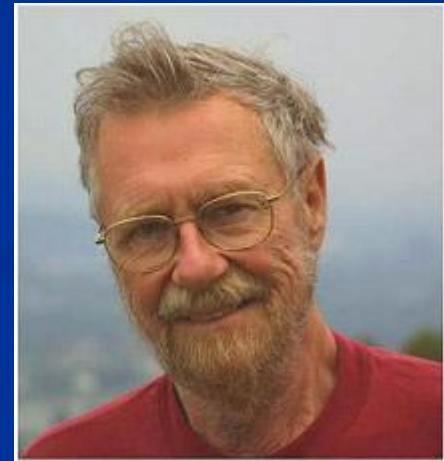
信号量机制的提出者

■ Dijkstra

荷兰计算机科学家Edsger Wybe Dijkstra;
1972年ACM 图灵奖获得者

■ 贡献:

提出“goto有害论”;
提出信号量和PV原语;
解决了有趣的“哲学家聚餐”问题;
最短路径算法(SPF)的创造者;
第一个Algol 60编译器的设计者和实现者;
THE操作系统的设计者和开发者;



2.3.3 信号量机制

(1) 整数型信号量, Dijkstra, 1965

■ 定义

□ 整数信号量S;

□ 两个原子操作: wait/signal(P/V)

■ 原则:

除初始化外, S只能由wait/signal访问

```
int S = 1 ;
function Wait ( var S: integer )
Begin
    while ( S <= 0 ) do no_op();
    S := S-1;
end

function Signal( var S : integer )
Begin
    S := S+1;
end
```

```
VAR S:integer := 1 ;
Program P1:
Begin
    repeat
        wait(S);
        critical section ;
        signal(S);
        remainder section ;
    until false
End
```

```
Program P2:
Begin
    repeat
        wait(S);
        critical section ;
        signal(S);
        remainder section ;
    until false
End
```

(2) 记录型信号量

■ 定义

□记录型信号量S;

□两个原子操作: wait/signal(P/V)

■ 原则:

除初始化外, S只能由wait/signal访问

```
type semaphore = record
    value: integer ;           // 资源数量
    L: list of process ;      // 阻塞进程队列
end
```

```
function wait ( var S : Semaphore )
Begin
    S.value := S.value-1;
    if ( S.value < 0 ) then block (S.L);
end
```

```
function signal(var S : Semaphore )
Begin
    S.value := S.value+1;
    if ( S.value <= 0 ) then wakeup (S.L);
end
```

```
VAR S:semaphore:= 1 ;
```

```
Program P1:
```

```
Begin
```

```
    repeat
```

```
        wait(S );
```

```
        critical section ;
```

```
        signal(S);
```

```
        remainder section ;
```

```
    until false
```

```
End
```

```
Program P2:
```

```
Begin
```

```
    repeat
```

```
        wait(S);
```

```
        critical section ;
```

```
        signal(S);
```

```
        remainder section ;
```

```
    until false
```

```
End
```


2.3 进程同步

(2) 记录型信号量

■ 信号量S的物理含义

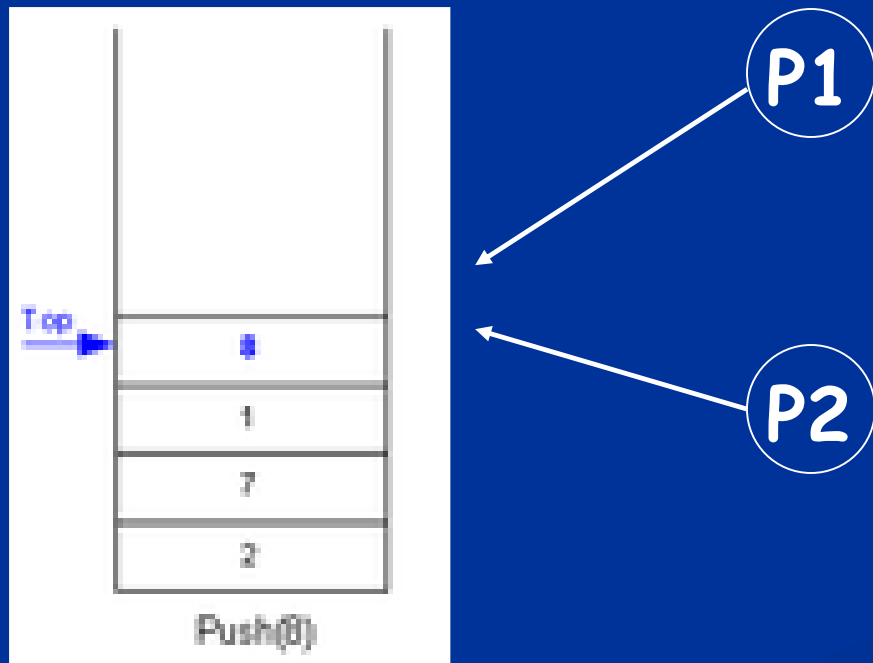
- 对信号量的每次wait操作，意味着进程请求一个单位的该类资源，因此描述为 $S.value := S.value - 1$ ；当 $S.value < 0$ 时，表示该类资源已分配完毕，因此进程应进行自我阻塞，放弃处理机，并插入到信号量链表S.L中。
- 对信号量的每次signal操作，表示执行进程释放一个单位资源，故 $S.value := S.value + 1$ 操作表示资源数目加1。若加1后仍是 $S.value \leq 0$ ，则表示在该信号量链表中，仍有等待该资源的进程被阻塞，将S.L链表中的第一个等待进程唤醒。
- S.value:
 - $S.value \geq 0$ ：资源数量；
 - $S.value < 0$ ：|S.value|为阻塞进程的数量；

2.3 进程同步

2.3.4 信号量的应用

(1) 信号量用于互斥

例1: 2个进程进行堆栈的入栈



Parbegin

```
VAR top : integer = -1 ;  
    stack: array[0..n-1] of item;  
    mutex: semaphore :=1 ;
```

Process P1 :

Begin

while (TRUE)

wait(mutex) ;

top := (top+1) mod n;

stack[top] := x ;

signal(mutex) ;

end while

end

Process P2 :

Begin

while (TRUE)

wait(mutex) ;

top := (top+1) mod n;

stack[top] := y ;

signal(mutex) ;

end while

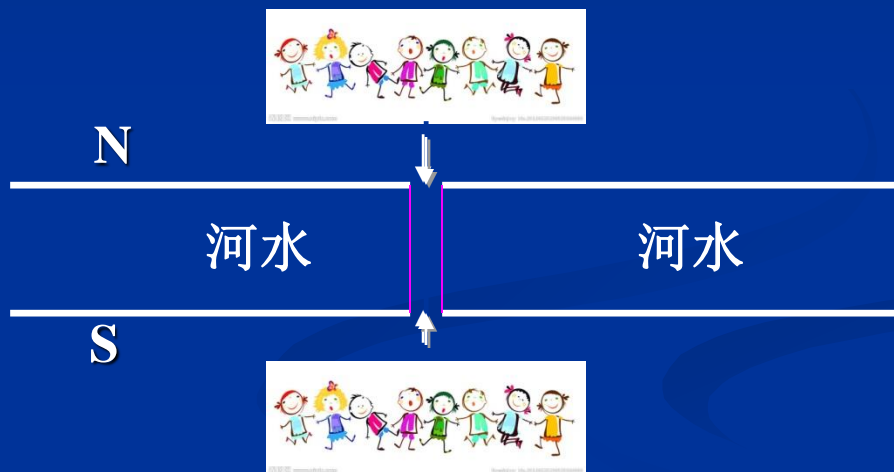
End

Parend

2.3 进程同步

(1) 信号量用于互斥

例2：过独木桥问题，一次只能过1人。



Parbegin

Process S2N :

Begin

repeat

go across the bridge ;

until false

end

Process N2S :

Begin

repeat

go across the bridge ;

until false

End

Parend



Parbegin

VAR mutex : semaphore = 1 ;

Process S2N :

Begin

repeat

wait(mutex) ;

go across the bridge ;

signal(mutex) ;

until false

end

Process N2S :

Begin

repeat

wait(mutex) ;

go across the bridge ;

signal(mutex) ;

until false

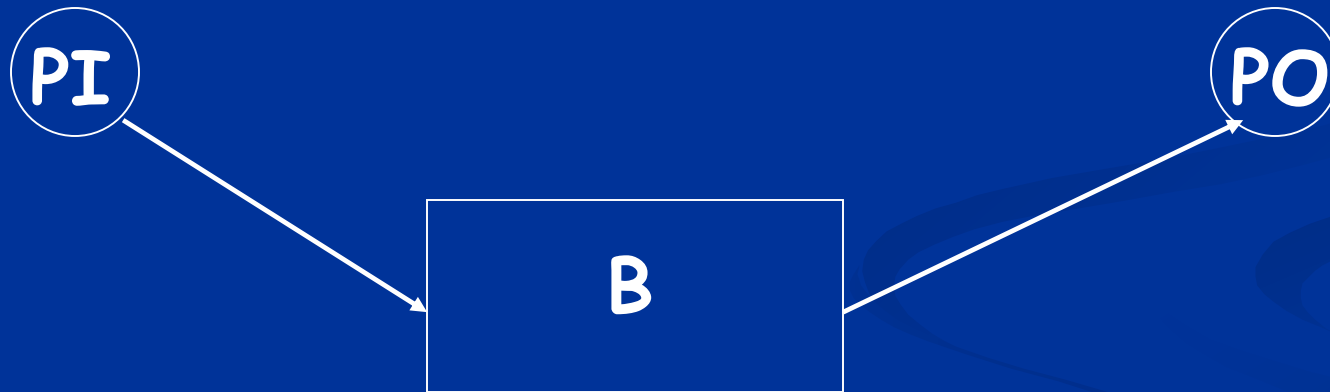
End

Parend

2.3 进程同步

(2) 信号量用于同步

例3: PI,PO两进程共享缓冲区B,PI负责读入数据并保存在B中, PO负责打印B中数据, 要求每个数据必须且只打印一次, 不许漏打或重复打印。



Parbegin

Process PI :

Begin

repeat

read x from I/O ;

B := x ;

until false

end

Process PO :

Begin

repeat

y := B ;

print(y) ;

until false

End

Parend



Parbegin

VAR S1,S2 : semaphore = 1, 0 ;

Process PI :

Begin

repeat

read x from I/O ;

wait(S1) ;

B := x ;

signal(S2) ;

until false

end

Process PO :

Begin

repeat

wait(S2) ;

y := B ;

signal(S1) ;

print(y) ;

until false

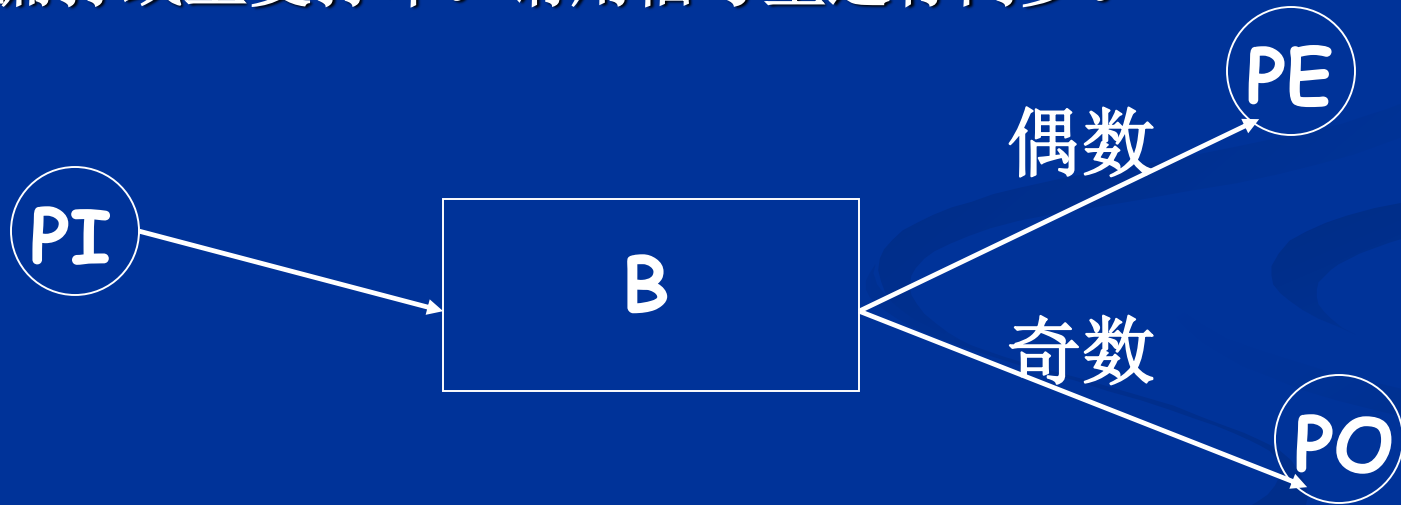
End

Parend

2.3 进程同步

(2) 信号量用于同步

例4：PI,PE,PO三进程通过共享缓冲区B协作,PI负责产生随机数并保存在B中，当B中数据为奇数时由PO负责打印，当B中数据为偶数时由PE负责打印，要求每个数据必须且只打印一次，不许漏打或重复打印。请用信号量进行同步。



Parbegin

Process PI :

Begin

repeat

generate x randomly;

B := x ;

until false

end

Process PE :

Begin

repeat

y := B ;

print(y) ;

until false

End

Process PO :

Begin

repeat

z := B ;

print(z) ;

until false

End

Parend



Parbegin

var S,SO,SE:semaphore :=1,0,0;

Process PI :

Begin

repeat

generate x randomly;

wait(S);

B := x ;

if (x is odd) signal(SO);

else signal(SE);

until false

end

Process PE :

Begin

repeat

wait(SE);

y := B ;

signal(S);

print(y) ;

until false

End

Process PO :

Begin

repeat

wait(SO);

z := B ;

signal(S);

print(z) ;

until false

End

Parend