

Seminario III - PCTR

1. Suponga que varios terminales comparten una impresora. Programe el acceso a la misma utilizando semáforos.

Procedure principal

```
begin
    semáforo em := 1
    cobegin
        terminal1(); terminal2(); ... terminaln();
    coend
End
```

Procedure terminali()

```
begin
    wait(sem)
    usarImpresora()
    signal(sem)
end
```

2. Considere una sucesión donde cada término es la suma de los dos anteriores. Para calcular las sumas parciales de los términos mpares de la sucesión, existen dos procesos: **sucesión()** y **suma()**. El primero calcula los términos de la sucesión y el segundo las sumas parciales de los términos impares. Se pide implementar el algoritmo concurrente anterior utilizando operaciones sobre semáforos.

Procedure principal

```
begin
    em: semaforo := 1
    impares: semáforo := 0
    buffer: array(0...n-1)
    sumaParcial: entero:= 0
    cobegin
        sucesión(); suma()
    coend
end
```

Procedure sucesión

```
begin
    i: entero = 0
    loop
        wait(em)
        buffer[i] := obtenerTermino(i)
        if(i mod 2 = 1)
            signal(impares)
        signal(em)
        i := i + 1
    until(i >= n)
end
```

Procedure suma()

```
begin
    i: entero := 1
    loop
        wait(impares)
        wait(em)
        sumaParcial := sumaParcial + buffer[i]
        signal(em)
        i := i + 2
    until(i >= n)
end
```

3. Añadir un semáforo al siguiente programa de modo que siempre imprima 40.

```
Program Aumentar;  
Const m=20;  
Var n: Integer;  
  
Procedure inc;  
Var i :Integer;  
Begin  
  For y:=1 to m Do  
    n:=n+1;  
End;  
  
Begin {Principal}  
  n:=0;  
  Cobegin  
    inc;inc  
  Coend;  
  Writeln (n);  
End.
```

```
Program Aumentar;  
Const m=20;  
Var n: integer;  
Var em: semáforo := 1;  
  
Procedure inc;  
Var i: Integer;  
Begin  
  //Aquí también podría ir wait(em)  
  for y:=1 to m do  
    wait(em)  
    n := n +1  
    signal(em)  
  //Aquí también podría ir signal(em)  
end  
  
principal igual ;)
```

4. Se dispone de un sistema con t terminales y n impresoras. En cada terminal se ejecuta un proceso que desea imprimir en alguna de las impresoras. Se pide programar, utilizando semáforos, el acceso de los terminales a las impresoras en exclusión mutua. Debe ser posible que terminales distintos impriman en impresoras distintas.

em: semaphore := 1

impresorasDisp: semaphore := n

impresorasLibres: BooleanArray(0... n-1)

Procedure terminali

begin

id: entero

boolean encontrada

wait(impresorasDisp)

wait(em)

for i:=1 to n-1 and not(encontrada)

if(impresorasLibres[i])

encotrada := True

impresorasLibres[i] = False

id := i

signal(em)

usarImpresora(id)

wait(em)

impresorasLibres[i] True

signal(em)

signal(impresorasDispo)

end

5. Construir semáforos generales a partir de semáforos binarios.

Semaphore em := 1

int S = 0

Semaphore lista := 0

int numProcesosEnLista := 0

Procedure wait()

wait(em)

if(S > 0)

 S = S - 1

 signal(em)

else

 numProcesosEnLista = numProcesosEnLista + 1

 signal(em)

 wait(lista) //bloqueamos el proceso

Procedure signal()

wait(em)

if(numProcesosEnLista = 0)

 S = S + 1

 signal(em)

else

 numProcesosEnLista = numProcesosEnLista - 1

 signal(lista) //desbloqueamos

 signal(em)

6. Una carretera cruza dos puentes de una sola vía. Se pide programar, utilizando semáforos, el comportamiento de los coches procedentes de uno y otro extremos del puente (norte y sur), de forma que la solución esté libre de interbloqueos.

em1:Semaphore := 1

em2:Semaphore := 1

Procedure CocheDerecha

begin

 wait(em1)

 cruzarPuente1()

 signal(em1)

 wait(em2)

 cruzarPuente2()

 signal(em2)

end

Procedure CocheIzquierda

begin

 wait(em2)

 cruzarPuente2()

 signal(em2)

 wait(em1)

 cruzarPuente1()

 signal(em1)

end

7. Una tribu de salvajes cenon en comunidad una gran olla que contiene M misioneros cocinados. Cuando un salvaje quiere comer, se sirve de la olla un misionero, a menos que esté vacía. En este caso, despiert al cocinero y espera a que vuelva a llenar la olla. Desarrollar el código de los procesos salvaje y cocinero utilizando semáforos.

em: Semaphore := 1

raiones: entero := M

cocina: Semaphore := 0

respuesta: Semaphore:= 0

Procedure Salvajei

begin

 wait(em)

 if(raiones = 0) then

 signal(cocina)

 wait(respuesta)

 signal(em)

 else

 raiones = raiones – 1

 signal(em)

end

Procedure cocinero

begin

 wait(cocina)

 raiones = M

 signal(respuesta)

ES LOGICO COÑO >:(

8. Sea un sistema con dos unidades de disco D1 y D2. Existen tres clases de proceso que los utilizan: procesos que sólo utilizan D1, procesos que sólo utilizan D2 y procesos que usan D1 y D2. Desarrollar el código de los tres tipos de procesos utilizando semáforos para controlar el acceso y la liberación de los discos, aprovechando los recursos tanto como sea posible.

Consideraciones: como dijo Juan Carlos, el problema da a interpretaciones, por lo que yo supondré existen 3 procesos y cada uno usa infinitamente el disco que le corresponde, y específicamente el proceso 3 usa primero D1 y luego D2.

D1: Semaphore := 1

D2: Semaphore := 1

Procedure process1

Begin

 loop

 Wait(D1)

 UsarDisco1()

 Signal(D1)

 forever

end

Procedure process2

Begin

 loop

 Wait(D2)

 UsarDisco2()

 Signal(D2)

 forever

end

Procedure process3

Begin

 loop

 Wait(D1)

 UsarDisco1()

 Signal(D1)

 Wait(D2)

 UsarDisco2()

 Signal(D2)

 forevere

end

8. Sea un sistema con dos unidades de disco D1 y D2. Existen tres clases de proceso que los utilizan: procesos que sólo utilizan D1, procesos que sólo utilizan D2 y procesos que usan D1 y D2. Desarrollar el código de los tres tipos de procesos utilizando semáforos para controlar el acceso y la liberación de los discos, aprovechando los recursos tanto como sea posible.

Consideraciones: En este modelo, lo voy a complicar. Voy a hacer lo mismo que en el anterior, pero que escriba el proceso que pueda en el disco que pueda >:)

em1: Semaphore :=1

em2: Semaphore :=1

Procedure process1

Begin

 loop

 wait(em1)

 if(not(UsandoD1))

 usandoD1 = True

 signal(em1)

 UsarDisco1()

 wait(em1)

 usandoD1 = False

 signal(em1)

 else

 signal(em1)

 forever

end

Procedure process2

Begin

 loop

 wait(em2)

 if(not(UsandoD2))

 usandoD2 = True

 signal(em2)

 UsarDisco2()

 wait(em2)

 usandoD2 = False

 signal(em2)

 else

 signal(em2)

 forever

end

Seminario III - PCTR

Procedure process3

Begin

loop

wait(em1)

if(not(UsandoD1))

usandoD1 = True

signal(em1)

UsarDisco1()

wait(em1)

usandoD1 = False

signal(em1)

else

signal(em1)

wait(em2)

if(not(UsandoD2))

usandoD2 = True

signal(em2)

UsarDisco2()

wait(em2)

usandoD2 = False

signal(em2)

else

signal(em2)

forever

end

Creo que así vale :3

9. Resolver con semáforos el problema de los lectores/escritores eliminando las prioridades.

```
em: Semaphore := 1
escribiendo: Semaphore := 1
numLectores: integer := 0
seEstaEscribiendo: bool := False
```

```
Procedure Lector
begin
    loop
        wait(em)
        if(not(seEstaEscribiendo)) //Inecesario
            numLectores = numLectores + 1
            sigal(em)
            leer()
            wait(em)
            numLectores = numLectores - 1
            signal(em)
        else
            signal(em)
        forever
    end
```

```
Procedure Escritor
begin
    loop
        wait(em)
        if(numLectores = 0)
            wait(escribiendo)
            escribiendo := True
            escribir()
            signal(escribiendo)
            signal(em)
        else
            signal(em)
        forever
    end
```

10. Se dispone de un proceso productor y k procesos consumidores que se comunican a través de un buffer limitado de n elementos. Productor y consumidores acceden al buffer para insertar información (si hay ranuras libres) o extraerla (si hay datos). Cada mensaje del productor debe ser recibido por los k consumidores, y en el orden en que fueron depositados. Resolver el problema con semáforos.

```
em: Semaphore := 1
elementos : Semaphore := 0
ProdPtr : integer := 0
ConsPtr : integer := 0
buffer : Array(0...n-1)
```

Procedure Productor

```
begin
    while(prodPtr < n)
        buffer[ProdPtr] := producirElemento()
        wait(em)
        ProdPtr := ProdPtr + 1
        signal(em)
        signal(elementos)
    end
```

Procedure Consumidor

```
begin
    wait(elementos)
    wait(em)
    consumir(buffer[ConsPtr])
    ConsPtr = ConsPtr + 1
    signal(em)
end
```