

Febrero_2015_SOLUCION.pdf



Javi_Mac



Programación Concurrente y Distribuida



3º Grado en Ingeniería Informática



**Escuela Técnica Superior de Ingeniería
Universidad de Huelva**



MULTIVERSIAL: LA NEWSLETTER

¿Sabes por qué Facebook se cambia de nombre a Meta?





Examen de Programación Concurrente y Distribuida 3º Curso de Grado en Ingeniería Informática

Febrero. Curso 2014-15

CUESTIONES

1. Los multicomputadores conmutados están formados por multitud de nodos independientes, formados por procesador más memoria, e interconectados mediante alguna red de estructura regular. Represente gráficamente, tres de sus posibles topologías indicando su nombre correspondiente. **(0,5 Puntos)**
2. Usando la instrucción hardware *exchange*, garantice la exclusión mutua para los procesos P1 y P2. **(0,75 Puntos)**

process P1
repeat

Sección Crítica

Resto1
forever

process P2
repeat

Sección Crítica

Resto2
forever

SOLUCION:

```
process P1
repeat
  repeat
    exchange(r0,m)
  until r0 = 1;
  Sección Crítica
  exchange(r0,m)
  Resto1
forever
```

```
process P2
repeat
  repeat
    exchange(r1,m)
  until r1 = 1;
  Sección Crítica1
  exchange(r1,m)
  Resto1
forever
```

m inicialmente vale 1 y los ri valen 0.

3. A continuación se muestra un intento de implementación del algoritmo de **Peterson** para solucionar el problema de la exclusión mutua. Corríjalo para que sea válido e indique los valores de inicialización de las variables usadas. **(0,75 Puntos)**

```
process P0
repeat
  c0 := quiereentrar;
  turno := 1;
  while (c1 = quiereentrar) do;
  Sección Crítica0
  c0 := fueraSC;
  Resto0
forever
```

```
process P1
repeat
  c1 := quiereentrar;
  turno := 0;
  while (c0 = quiereentrar) do;
  Sección Crítica1
  c1 := fueraSC;
  Resto1
forever
```

SOLUCION:

```
process P0
repeat
  c0 := quiereentrar;
  turno := 1;
  while (c1 = quiereentrar)
    and (turno = 1) do;
  Sección Crítica0
  c0 := fueraSC;
  Resto0
forever
```

```
process P1
repeat
  c1 := quiereentrar;
  turno := 0;
  while (c0 = quiereentrar)
    and (turno = 0) do;
  Sección Crítica1
  c1 := fueraSC;
  Resto1
forever
```

c0 y c1 se inicializan a fueraSC. El valor de turno no influye.

MULTIVERSIAL: LA NEWSLETTER

¿Sabes por qué Facebook se cambia de nombre a Meta?

- ✓ Cada día el mejor **resumen de negocios digitales** en tu correo
- ✓ Infórmate de toda la actualidad en castellano **en 5 minutos**
- ✓ **Un nueva visión** sobre tecnología y la estrategia de las mejores empresas y startups



4. Usando semáforos, de la forma más simple posible, haga que estos dos procesos accedan alternativamente a la sección crítica. Deberá comenzar accediendo el proceso P1. **(1,5 Puntos)**

```
program alterna;  
  
process P1  
repeat  
    Sección Crítica  
forever  
  
process P2  
repeat  
    Sección Crítica  
forever  
  
var  
  
begin  
    cobegin  
        P1; P2;  
    coend;  
end.
```

SOLUCIÓN

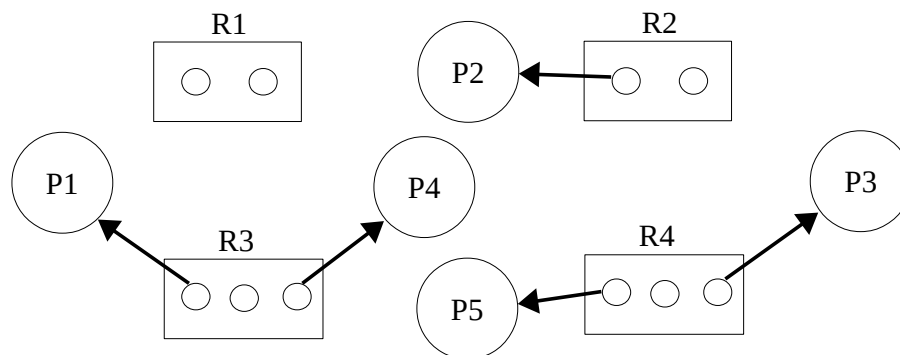
```
program alterna;  
  
process P1  
repeat  
    wait(s1);  
    Sección Crítica  
    signal(s2);  
forever  
  
process P2  
repeat  
    wait(s2);  
    Sección Crítica  
    signal(s1);  
forever  
  
var  
    s1, s2: semaphore;  
begin  
    initial(s1,1);  
    initial(s2,0);  
    cobegin  
        P1; P2;  
    coend;  
end.
```

PROBLEMAS

5. (1 Puntos). Tenemos un sistema operativo donde se están ejecutando 5 procesos y se conoce que las necesidades máximas de cada proceso son:

	R1	R2	R3	R4
P1	1	0	2	2
P2	2	2	1	0
P3	1	1	2	1
P4	0	1	1	1
P5	2	2	1	1

y que en un momento dado, el grafo de asignación de recursos es:



Se está usando como algoritmo de evitación del interbloqueo el Algoritmo del Banquero. Si el proceso P5 solicita 1 ejemplar de R1. ¿Debe concederse la petición?

SOLUCION:

Si se concediese la petición (P5 solicita 1 de R1) el sistema quedaría en el siguiente estado

	ASIGNADOS				NEC. MÁXIMAS				PENDIENTES			
	R1	R2	R3	R4	R1	R2	R3	R4	R1	R2	R3	R4
P1	0	0	1	0	1	0	2	2	1	0	1	2
P2	0	1	0	0	2	2	1	0	2	1	1	0
P3	0	0	0	1	1	1	2	1	1	1	2	0
P4	0	0	1	0	0	1	1	1	0	1	0	1
P5	1	0	0	1	2	2	1	1	1	2	1	0

$E=(2, 2, 3, 3)$

$A=(1, 1, 2, 2)$

$L=(1, 1, 1, 1)$

Aplicamos el Banquero:

- Puede finalizar el proceso P4. $L=(1, 1, 2, 1)$
- Puede finalizar el proceso P3. $L=(1, 1, 2, 2)$
- Puede finalizar el proceso P1. $L=(1, 1, 3, 2)$
- Los procesos P2 y P5 no pueden finalizar, por tanto el estado es inseguro.



6. En una carretera comarcal hay un puente en mal estado. El puente es muy estrecho, y sólo dispone de un carril de circulación. Debido a su estado, no soporta tampoco más de dos vehículos sobre él. Los vehículos llegarán al puente desde el norte o desde el sur. Se deberá diseñar una solución para que los vehículos pasen por el puente evitando el interbloqueo, es decir, asegurando que dos vehículos no quedan enfrentados en el puente.

1. Solucione el problema usando canales **(2,5 Puntos)**
2. Solucione el problema usando monitores con la siguiente regla para evitar la postergación indefinida: “No podrán pasar más de 4 coches en el mismo sentido a partir de que esperen coches en el sentido contrario”. **(3 puntos)**

NOTAS:

- Para simplificar el código se usarán llaves { y } en lugar de las instrucciones **begin** y **end** para marcar los bloques de código.
- Si fuese necesario que un procedimiento devuelva un valor se permite el uso de la instrucción **return**.

1 solución

```
program Febrero15;
```

```
const
```

```
    npA=5;  
    npB=5;  
    NORTE=0;  
    SUR=1;  
    SINSENTIDO=-1;
```

```
var
```

```
    entraNorte: array[1..npA] of channel of synchronous;  
    entraSur: array[1..npB] of channel of synchronous;  
    saleNorte: array[1..npA] of channel of synchronous;  
    saleSur: array[1..npB] of channel of synchronous;
```

```
process Controlador;
```

```
var
```

```
    c1, c2, c3, c4, c5:integer;  
    dentroNorte, dentroSur:integer;
```

```
begin
```

```
dentroNorte:=0;
dentroSur:=0;

repeat
  pri select

    for c1:=1 to npA replicate
      when (dentroNorte<2) and (dentroSur=0) =>
        entraNorte[c1] ? any;
        dentroNorte:=dentroNorte+1;

    or

    for c2:=1 to npB replicate
      when (dentroSur<2) and (dentroNorte=0) =>
        entraSur[c2] ? any;
        dentroSur:=dentroSur+1;

    or

    for c3:=1 to npA replicate
      saleNorte[c3] ? any;
      dentroNorte:=dentroNorte-1;

    or

    for c4:=1 to npB replicate
      saleSur[c4] ? any;
      dentroSur:=dentroSur-1;

    or

    terminate

  end
forever
end;

process type Tnorte(id:integer);
begin
  repeat
    entraNorte[id] ! any;
    writeln('Vehiculo ',id,' cruzando desde el norte');
    sleep(2);
    saleNorte[id] ! any;
  forever
end;

process type Tsur(id:integer);
```



```
var
  cual: integer;
begin
  repeat
    entraSur[id] ! any;
    writeln('Vehiculo ',id,' cruzando desde el sur');
    sleep(2);
    saleSur[id] ! any;
  forever
end;
```

```
var
  i,j: integer;
  Pnorte: array[1..npA] of Tnorte;
  Psur: array[1..npB] of Tsur;

begin
  cobegin
    Controlador;
    for i := 1 to npA do Pnorte[i](i);
    for j := 1 to npB do Psur[j](j);
  coend
end.
```

2 Solución

```
program Febrero15;

const
  np1=5;
  np2=5;

{Definicion del monitor}
monitor m;

  export
    entranorte, entrasur, salenorte, salesur;
  var
    colanorte, colasur: condition;
```

```
dentroNorte, dentroSur, cupo:integer;

procedure entranorte(id:integer);
begin
    if (dentroNorte = 2) or (dentroSur > 0) or (cupo>4) then delay(colanorte);
    dentroNorte := dentroNorte + 1;
    if not empty(colasur) then cupo := cupo + 1;
end;

procedure salenorte(id:integer);
begin
    dentroNorte := dentroNorte - 1;;
    if not empty(colanorte) and (cupo < 4) then resume(colanorte)
    else if dentroNorte=0 then begin
        cupo:=0;
        resume(colasur);
        resume(colasur);
    end;
end;

procedure entrasur(id:integer);
begin
    if (dentroSur = 2) or (dentroNorte > 0) or (cupo > 4) then delay(colasur);
    dentroSur := dentroSur + 1;
    if not empty(colanorte) then cupo := cupo + 1;
end;

procedure salesur(id:integer);
begin
    dentroSur := dentroSur - 1;;
    if not empty(colasur) and (cupo < 4) then resume(colasur)
    else if dentroSur=0 then begin
        cupo:=0;
        resume(colanorte);
        resume(colanorte);
    end;
end;

begin
    dentroNorte:=0;
    dentroSur:=0;
    cupo:=0;
end;
(* Fin del monitor *)

process type Tnorte(id:integer);
begin
    repeat
        m.entranorte(id);
        writeln('Vehiculo ',id,' cruzando desde el norte');
```



MULTI
VERSIAL.

MULTIVERSIAL: LA NEWSLETTER

¿Sabes por qué Facebook se cambia de nombre a Meta?

Examen de Programación Concurrente y Distribuida

Febrero de 2015

```
        m.salenorte(id);
        sleep(random(10));
    forever
end;

process type Tsur(id:integer);
begin
    repeat
        m.entrasur(id);
        writeln('Vehiculo ',id,' cruzando desde el sur');
        m.salesur(id);
        sleep(random(10));
    forever
end;

var
    i,j: integer;
    Pnorte: array[1..np1] of Tnorte;
    Psur: array[1..np2] of Tsur;

begin
    cobegin
        for i := 1 to np1 do Pnorte[i](i);
        for j := 1 to np2 do Psur[j](j);
    coend
end.
```

SUSCRÍBETE GRATIS

www.multiversal.es

ANEXO 1. Estructura de los procesos para el problema 6

```
program Febrero15;

const
    np1=10;
    np2=10;

process type Norte(id:integer);
begin
    repeat
        { PROTOCOLO OCUPACION }
        writeln('Vehiculo ',id,' cruzando desde el norte');
        { PROTOCOLO LIBERACION }
        sleep(random(10));
    forever
end;

process type Sur(id:integer);
begin
    repeat
        { PROTOCOLO OCUPACION }
        writeln('Vehiculo ',id,' cruzando desde el sur');
        { PROTOCOLO LIBERACION }
        sleep(random(10));
    forever
end;

var
    i,j: integer;
    Pnorte: array[1..np1] of Norte;
    Psur: array[1..np2] of Sur;

begin
    cobegin
        for i := 1 to np1 do Pnorte[i](i);
        for j := 1 to np2 do Psur[j](j);
    coend
end.
```