

Ejercicios-examen.pdf



Sanchez01



Sistemas Concurrentes y Distribuidos



2º Grado en Ingeniería Informática



Escuela Técnica Superior de Ingenierías Informática y de Telecomunicación
Universidad de Granada

Máster

Online en Ciberseguridad

Nº1 en España según El Mundo



**Hasta el 46%
de beca**



Mejor Máster
según el
Ranking de
ELMUNDO

Para ser el mejor hay que aprender
de los mejores.

IMEF

Smart Education

Deloitte

Infórmate

Consigue Empleo o Prácticas

Matricúlate en IMF y accede sin coste a nuestro servicio de Desarrollo Profesional con más de 7.000 ofertas de empleo y prácticas al mes.



IMF
Smart Education

Ejercicios de examen

PROBLEMAS DE MONITORES 1

El almacén frigorífico de un supermercado es accedido por los empleados del mismo y por los suministradores. Decimos que el almacén está **lleno cuando hay 20 o más cajas** en el mismo. Los empleados invocan el procedimiento **Retirar** para retirar una caja cada vez. Si no hay cajas en el almacén, se quedan bloqueados en espera de que lleguen cajas. Los suministradores pasan de forma periódica por el almacén, invocando al procedimiento **Depositar**. En el procedimiento **Depositar**, **si el almacén está lleno, los suministradores no hacen nada** (no tienen porque esperar si el almacén está lleno). Si el almacén no está lleno, **los suministradores depositan normalmente una caja, excepto una de cada cuatro veces que depositan, vez en la cual depositan tres cajas** en lugar de una. Por tanto, depositan tres veces seguidas una caja y en la cuarta vez se depositan tres cajas de golpe, luego el proceso se repite de nuevo. Esto es independiente de qué suministrador concreto deposite, o de si el mismo lo hace varias veces seguidas o se alternan varios suministradores. Suponiendo que inicialmente el almacén tiene 20 cajas, diseñar el monitor Almacén, con semántica SU, que resuelva la sincronización requerida para el problema de acuerdo al siguiente esquema:

```
process Empleado[ i : 1..n]
begin
  while true do begin
    Almacen.retirar();
  end
end
```

```
process Suministrador []
begin
  while true do begin
    Almacen.depositar();
  end
end
```

```
Monitor Almacen
int num_cajas=20;
Condition cola_empleados;
int num_suministros = 0;
```

```
Procedure retirar(){
  if (num_cajas == 0){
    cola_empleados.wait();
  }
  num_cajas--;
  if (num_cajas >0){
    cola_empleados.signal();
  }
}
```

```
Procedure depositar(){
  if (num_cajas <20){
    // Incrementamos el contador
    num_suministros = num_suministros+1;
    if(num_suministros == 4){
      num_cajas +=3;
      num_suministros = 0;
    }else{
      num_cajas++;
    }
    cola_empleados.signal();
  }
}
```

¿Quieres conocer todos los servicios?



Resueltos por José Miguel Mantas

WUOLAH

PROBLEMAS DE MONITORES 2

Una tienda de licores es frecuentada por varios clientes (procesos **Cliente[i]**, hay N de ellos), que periódicamente la visitan para comprar botellas de licor. El tendero (proceso de nombre **Tendero**) dispone de poco espacio para almacenar botellas (**sólo le caben 30 botellas** de licor) y sólo se puede atender a los clientes de uno en uno (que solo pueden comprar **una botella cada iteración**). Para poder contentar a la mayor parte de clientes, **no se permite vender dos o más botellas seguidas al mismo cliente** (es decir, una vez que un cliente compra una botella tiene que esperar a que cualquier otro cliente compre una botella para poder comprar la siguiente), pero **cuando quedan menos de 5 botellas se ignora** esa norma y puede comprar cualquiera. Los clientes compran la botella directamente, sin interactuar con el **tendero, que permanece dormido (bloqueado) hasta que se vacía el almacén, momento en el cual debe rellenarlo**, se vuelve a dormir, y se vuelve a impedir comprar dos veces seguidas al mismo cliente (otra vez hasta que quedan menos de 5 botellas). Siempre que se rellena la tienda, cualquier cliente puede comprar la primera botella. Implementar el monitor Licorería, para que resuelva la sincronización requerida de acuerdo con el código de los procesos que se presenta a continuación. Suponer que la tienda está inicialmente llena y que la semántica de las señales del monitor es señalar y espera urgente (SU).

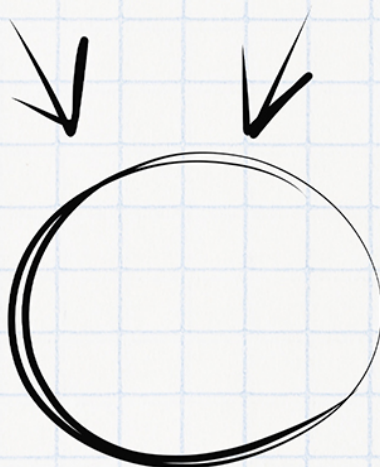
<pre> process Cliente[i : 1..N] begin while true do begin /*aquí va el resto de código cliente*/ Licoreria.comprar(i); end end </pre>	<pre> process Tendero; begin while true do begin Licoreria.rellenar(); end end </pre>
<pre> Monitor Licoreria int num_botellas = 30; int anterior = -1; //Cliente anterior Condition cola_clientes, cola_tendero; </pre>	
<pre> procedure comprar(int i){ if(num_botellas == 0 or (anterior ==i) and (num_botellas <= 5)){ cola_clientes.wait(); } //Ahora sabemos que: /* * num_botellas >0 and (anterior != i or num_botellas<5) */ num_botellas--; anterior = i; if(num_botellas == 0){ cola_tendero.signal(); }else{ cola_clientes.signal(); } } </pre>	<pre> procedure rellenar(){ if (num_botellas >0) cola_tendero.wait(); num_botellas = 30; anterior = -1; cola_clientes.signal(); } </pre>

Imagínate aprobando el examen

Necesitas tiempo y concentración

Planes	 PLAN TURBO	 PLAN PRO	 PLAN PRO+
 Descargas sin publi al mes	10 	40 	80 
 Elimina el video entre descargas			
 Descarga carpetas			
 Descarga archivos grandes			
 Visualiza apuntes online sin publi			
 Elimina toda la publi web			
 Precios Anual <input type="checkbox"/>	0,99 € / mes	3,99 € / mes	7,99 € / mes

Ahora que puedes conseguirlo,
¿Qué nota vas a sacar?



WUOLAH

Sistemas Concurrentes y Dist...



Comparte estos flyers en tu clase y consigue más dinero y recompensas



Banco de apuntes de la

WUOLAH

1

Imprime esta hoja

2

Recorta por la mitad

3

Coloca en un lugar visible para que tus compis puedan escanar y acceder a apuntes

4

Llévate dinero por cada descarga de los documentos descargados a través de tu QR



PROBLEMAS DE PASO DE MENSAJES 1

Una tienda de licores es frecuentada por varios clientes (procesos **Cliente[i]**, hay N de ellos), que periódicamente la visitan para comprar botellas de licor. El tendero (proceso de nombre **Tendero**) dispone de poco espacio para almacenar botellas (**sólo le caben 30 botellas** de licor) y sólo se puede atender a los clientes de uno en uno (que solo pueden comprar una botella cada iteración). Para poder contentar a la mayor parte de clientes, no se permite vender dos o más botellas seguidas al mismo cliente (es decir, una vez que un cliente compra una botella tiene que esperar a que cualquier otro cliente compre una botella para poder comprar la siguiente), pero cuando quedan menos de 5 botellas se ignora esa norma y puede comprar cualquiera. Siempre que se rellena la tienda, cualquier cliente puede comprar la primera botella. **Será el proceso Tendero el encargado de vender las botellas a petición de los clientes** y cuando se vacía el almacén, y sólo en ese momento, es el propio tendero el que lo rellena. Implementar los procesos **Cliente[i]** y **Tendero[i]** usando un paso de mensajes síncrono (**s_send**) y espera selectiva (**select**), de forma que no haya interbloqueos y se cumplan las características del problema.

<pre> process Cliente [i: 0--N-1]{ while true do{ //Resto de código cliente <comprar ron> } } </pre>	<pre> process Tendero{ while true do{ <vender licor o llenar almacen> } } </pre>
<pre> process Cliente[i: 0..N-1]{ int botella; while true do{ //Resto código cliente s_send(botella, Tendero); } } </pre>	<pre> process Tendero{ int ultimo = -1; int botella, n_botellas = 30; while true do{ select for i = 0 to N-1 when (n_botellas > 0 and (n_botellas < 5 or ultimo != i)), do receive(botella, Cliente[i]) do{ n_botellas--; } if(n_botellas == 0){ n_botellas = 30; ultimo = -1; }else ultimo = i; } } } </pre>

Importante

Puedo eliminar la publi de este documento con 1 coin

¿Cómo consigo coins? → Plan Turbo: barato
→ Planes pro: más coins

pierdo
espacio



Necesito
concentración

ali ali ooh
esto con 1 coin me
lo quito yo...

WUOLAH

Solución correcta para solo 3 clientes:

```
process Cliente[i: 0..2]{  
  int botella;  
  while true do{  
    //Resto código cliente  
    s_send(botella, Tendero);  
  }  
}
```

```
process Tendero{  
  int ultimo = -1, botella, n_botellas = 30;  
  while true do{  
    select  
      when (n_botellas > 0 and (n_botellas < 5 or  
        ultimo != 0)), receive(botella, Cliente[0]) do{  
        n_botellas--;  
        if(n_botellas == 0){  
          n_botellas = 30;  
          ultimo = -1;  
        }else  
          ultimo = 0;  
      }  
      when (n_botellas > 0 and (n_botellas < 5 or  
        ultimo != 1)), receive(botella, Cliente[1]) do{  
        n_botellas--;  
        if(n_botellas == 0){  
          n_botellas = 30;  
          ultimo = -1;  
        }else  
          ultimo = 1;  
      }  
      when (n_botellas > 0 and (n_botellas < 5 or  
        ultimo != 2)), receive(botella, Cliente[2]) do{  
        n_botellas--;  
        if(n_botellas == 0){  
          n_botellas = 30;  
          ultimo = -1;  
        }else  
          ultimo = 2;  
      }  
  }  
}
```

WUOLAH

EJERCICIO

En un sistema distribuido, diversos procesos clientes intentan acceder para sacar e ingresar fondos a una misma cuenta compartida que es gestionada por un proceso llamado Cuenta. Existen dos tipos de clientes: los que tratan de ingresar una cantidad en la cuenta (tipo Cliente1) y los que tratan de sacar una cantidad de dinero de la cuenta (tipo Cliente2). Existen 7 procesos tipo Cliente1 que envían un mensaje al proceso Cuenta con la cantidad a ingresar, y procesos tipo Cliente2 que envían un mensaje con la cantidad a sacar al proceso Cuenta y esperan la confirmación del reintegro. El pseudocódigo de los procesos Cliente1 y Cliente2 se muestra abajo.

<pre>process Cliente1[i : 1..?] var cantidad : integer; begin while true do begin /* Determina la cantidad a ingresar */ cantidad = Calcula_Ahorro(); s_send(cantidad, Cuenta); //Hacer ingreso end end</pre>	<pre>process Cliente2[i : 1..5] var cantidad, confirmacion : integer; begin while true do begin /* Determina la cantidad a sacar */ cantidad = Calcula_necesidades(); s_send(cantidad, Cuenta); // Hacer solíc. sacar receive(confirmacion, Cuenta); // Esperar conf. end end</pre>
---	---

El proceso Cuenta mantendrá el saldo de la cuenta compartida y se encargará de modificarlo en función de las peticiones de los clientes. Adicionalmente, se tendrán que cumplir las siguientes restricciones:

1. El proceso Cuenta sólo confirmará una operación de reintegro (sacar) si la cantidad a reintegrar es menor que la cantidad disponible (el saldo) en la cuenta compartida.
2. El proceso Cuenta podrá recibir una petición de un proceso tipo Cliente2 aunque no pueda confirmarla de forma inmediata (debido a que no hay saldo suficiente para tramitarla) pero, en cuanto recibe una petición de reintegro que no puede tramitar, no recibe más peticiones de reintegro hasta que dicha petición pendiente sea confirmada.
3. Un proceso tipo Cliente2 no podrá realizar dos peticiones consecutivas de reintegro, es decir, dado un proceso cliente2[i] (con $i \in \{1, \dots, 5\}$) que acaba de hacer un ingreso, este cliente no podrá hacer una petición adicional de ingreso hasta que otro proceso Cliente2[j] (con $i \neq j$) haya completado un ingreso.

Se desea desarrollar una implementación del proceso Cuenta para gestionar el acceso de los clientes a la cuenta compartida usando una orden de espera selectiva y paso de mensajes síncrono seguro.

```
Process Cuenta(){
  int disponible = ...; // Lo que hay en la cuenta
  int ultimo2 = -1, cantidad2, confirmacion, indice_pendiente;
  int cantidad; //La que recibe de Cliente1
  boolean reintegro_pendiente = false;
  while true{
    select
      for i = 0 to 7 //Ramas para Cliente1[ i ]
        when receive(cantidad, cliente1[ i ]) do{
```



```

        disponible+=cantidad;
        if(reintegro_pendiente and disponible >= cantidad2){
            disponible-=cantidad2;
            s_send(confirmacion, cliente2[indice_pendiente]);
            reintegro_pendiente = false;
        }
    }//Ramas para Cliente2[ i ]
    for i = 0 to 5
        when (ultimo2 != i and !reintegro_pendiente), receive(cantidad2, cliente2[i])
        do{
            if(disponible >= cantidad2){
                disponible -= cantidad2;
                s_send(confirmacion, cliente2[i]);
            }else{
                reintegro_pendiente = true;
                indice_pendiente = i;
            }
            ultimo2 = i;
        }
    }
}

```