

1. Sea una sucesión en la que cada término es la suma de los dos anteriores. Para calcular las sumas parciales de los términos de esta sucesión tenemos dos procesos: **sucesión** y **sumar**; el primero calcula los términos de la sucesión y el segundo calcula la suma parciales de los términos impares. Implementar el algoritmo concurrente anterior incluyendo únicamente regiones críticas condicionales.

```
i: integer := 0
j: integer := 0
sumas: integer := 0
buffer: ArrayOfIntegers(0...infinity)
```

Procedure sucesión

```
begin
    buffer[0] := 0
    buffer[1] := 1
    i = 2
    loop
        buffer[i] := buffer[i-1] + buffer[i-2]
        i := i + 1
    forever
end
```

Procedure sumar

```
begin
    loop
        Region R when i > j do
            if(j mod 2 = 0) then
                sumas := sumas + buffer[j]
                j := j + 1
            forever
    end
```

2. En un hotel hay diez vehículos automáticos pequeños y otros diez grandes. Todos ellos están controlados por un programa con procesos concurrentes (uno por vehículo). Estamos interesados en la parte del programa que controla la entrada en un montacargas, en el que caben cuatro vehículos pequeños o dos pequeños y uno grande. Modelar el sistema utilizando regiones críticas condicionales.

nVPequeños: Integer := 0

nVGrandes: Integer := 0

Procedure v_pequeño

begin

 Region R when (nVPequeños < 4 and nVGrandes = 0) or (nVPequeños < 2 and nVGrandes = 1)

 nVPequeños := nVPequeños + 1

 /*Esta en el montacarga*/

 Region R

 nVPequeños := nVPequeños - 1

end

Procedure v_grande

begin

 Region R when (nVgrandes = 0)

 nVGrandes := nVGrandes + 1

 /*Esta en el montacarga*/

 Region R

 nVGrandes := nVGrandes - 1

end

3. En un ascensor en el que caben cuatro personas, se atienden las llamadas que se hacen desde varios pisos. En estos pisos entran personas que quieren subir o bajar a otros pisos. Se pide modelar el sistema con regiones críticas condicionales, suponiendo que existe un proceso ascensor y varios procesos persona.

nPersonas : Integer := 0

PisoActual := 1

SubeBaja := 1

Procedure Ascensor

begin

loop

PisoActual := PisoActual + SubeBaja

if(pisoActual = N-1) SubeBaja := -1

if(pisoActual = 0) SubeBaja := 1

forever

end

/*Cada persona tendrá un Origen y un Destino*/

Procedure Persona

begin

Region R when pisoActual = Origen and nPersonas < 4

nPersonas := nPersonas + 1

Region R when pisoActual = Destino

nPersonas := nPersonas - 1

end

4. Se dispone de un sistema con t terminales e i impresoras; en cada terminal se ejecuta un proceso que desea imprimir en una de las impresoras. Programar el acceso a las impresoras utilizando regiones críticas condicionales, de manera que el acceso a las mismas sea en exclusión mutua, pero permitiendo que procesos diferentes puedan utilizar impresoras diferentes al mismo tiempo.

Impresoras: `ArrayOfBoolean(0...n-1)` //true esta usada false no está usada

Procedure terminali

begin

 impresoraUsada: integer := -1

 i: integer := 0

 Region R

 while(i < n and impresoraUsada = -1)

 if(not impresoras[i])

 impresoraUsada = i

 i++

 if(impresoraUsada != -1)

 impresoras[impresoraUsada] = True

 if(impresoraUsada != -1)

 imprimir(impresoraUsada)

 Region R

 impresoras[impresoraUsada] = False

end

5. Implementar utilizando regiones críticas condicionales un algoritmo de planificación que asigne un recurso bajo la premisa de «el trabajo más corto primero». Suponemos que cuando un proceso solicita una asignación, específica del tiempo máximo durante el que tiene intención de utilizar el recurso.

Necesito explicación :(

6. Determinar si es correcta la siguiente propuesta para implementar una región crítica condicional utilizando semáforos. Indicar la función de cada uno de los semáforos y variables. Inicialmente, `mutex=1`, `d=0` y `nd=0`.

Mutex hace que el acceso a la región sea en e.m.

Mientras que no se cumpla la condición de la región `nd++`, se desbloquea la región y se bloquea el proceso que acababa de entrar con `wait(d)`. Posteriormente a este falta un `wait(mutex)` para que no se produzcan inconsistencias en la resta y lo que queda es innecesario debido a que ahora debería ejecutar la sección crítica y despertar a otro si hiciese falta (falta un `signal(mutex)` en la parte de `nd > 0`)

```
wait(mutex);
while(not B) do
begin
nd:=nd+1;
signal(mutex);
wait(d);
nd:=nd-1;
if nd=0 then signal(mutex)
else if nd>0 then signal(d);
end;
S;
if nd=0 then signal(mutex)
else if nd>0 then signal(d);
```

7. Un una cuenta de ahorros es compartida entre distintas personas; cada persona puede sacar o depositar dinero, siendo el balance de la cuenta la suma de los depósitos menos la suma de los reintegros. El balance no puede ser negativo. Utilizar regiones críticas condicionales para:

- Implementar las operaciones **depositar()** y **extraer()**.
- Modificar la implementación anterior suponiendo que las extracciones son resueltas por orden de llegada.

total: Integer := 0

Procedure depositar //recibe cantidad (cantidad a depositar)

begin

 Region R

 total := total + cantidad

end

Procedure extraer //recibe cantidad (cantidad a extraer)

begin

 Region R (cantidad <= total)

 total := total - cantidad

end

Procedure extraerEnOrden //recibe cantidad (cantidad a extraer)

begin

 NOENTIENDO :(((

end

8. Proporcionar una solución al problema de los filósofos utilizando reacciones críticas condicionales.

Buffer : Array(0...n-1)

Procedure filosofoi //recibe i (si hay n palillos

begin

 loop

 pensar()

 region R when palillos[i] and palillos[(i+1) mod n]

 palillos[i] = False

 palillos[(i+1) mod n] = False

 comer()

 Region R

 palillos[i] = True

 palillos[(i+1) mod n] = True

 forever

end