

Sistemas Concurrentes y Distribuidos

FACULTAD
DE
CIENCIAS
UNIVERSIDAD DE GRANADA



Los Del DGIIM, losdeldgiim.github.io

Doble Grado en Ingeniería Informática y Matemáticas
Universidad de Granada



Esta obra está bajo una Licencia Creative Commons Atribución-NoComercial-SinDerivadas 4.0 Internacional (CC BY-NC-ND 4.0).

Eres libre de compartir y redistribuir el contenido de esta obra en cualquier medio o formato, siempre y cuando des el crédito adecuado a los autores originales y no persigas fines comerciales.

Sistemas Concurrentes y Distribuidos

Los Del DGIIM, losdeldgiim.github.io

Arturo Olivares Martos

Granada, 2024-2025

Índice general

| | |
|-----------------------------------|----------|
| 1. Relaciones de problemas | 5 |
| 1.1. Introducción | 5 |

1. Relaciones de problemas

1.1. Introducción

Ejercicio 1.1.1. Considerar el siguiente fragmento de programa para 2 procesos P1 y P2: Los dos procesos pueden ejecutarse a cualquier velocidad. ¿Cuáles son los posibles valores resultantes para la variable **x**? Suponer que **x** debe ser cargada en un registro para incrementarse y que cada proceso usa un registro diferente para realizar el incremento.

```
1  { variables compartidas }  
   var x : integer := 0 ;  
   Process P1;  
   var i: integer;  
5  begin  
    begin  
      for i:= 1 to 2 do begin  
        x:= x + 1;  
      end  
10  end  
   end
```

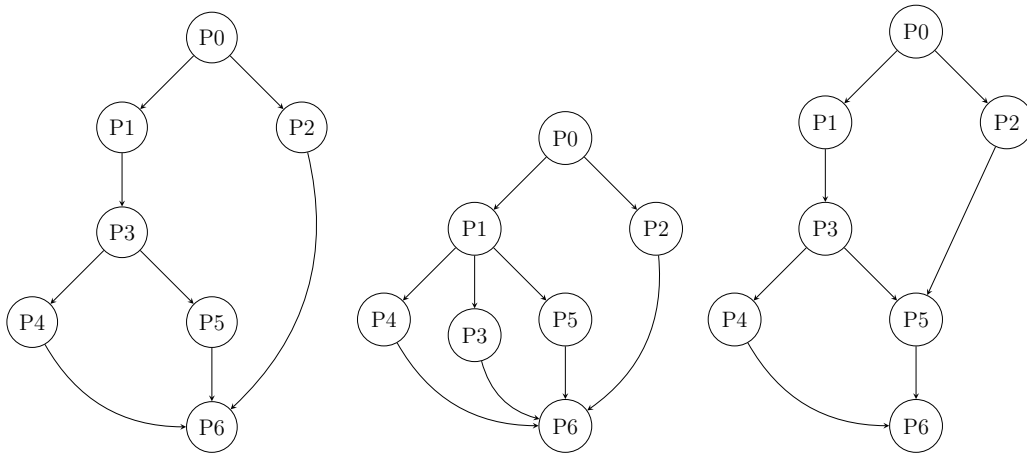
```
1  Process P2;  
   var j: integer;  
5  begin  
    begin  
      for j:= 1 to 2 do begin  
        x:= x + 1;  
      end  
10  end  
   end
```

Ejercicio 1.1.2. ¿Cómo se podría hacer la copia del fichero **f** en otro **g**, de forma concurrente, utilizando la instrucción concurrente **cobegin-coend**? Para ello, suponer que:

1. Los archivos son una secuencia de ítems de un tipo arbitrario **T**, y se encuentran ya abiertos para lectura (**f**) y escritura (**g**). Para leer un ítem de **f** se usa la llamada a función **leer(f)** y para saber si se han leído todos los ítems de **f**, se puede usar la llamada **fin(f)** que devuelve verdadero si ha habido al menos un intento de leer cuando ya no quedan datos. Para escribir un dato **x** en **g** se puede usar la llamada a procedimiento **escribir(g,x)**.
2. El orden de los ítems escritos en **g** debe coincidir con el de **f**.
3. Dos accesos a dos archivos distintos pueden solaparse en el tiempo.

Ejercicio 1.1.3. Construir, utilizando las instrucciones concurrentes **cobegin-coend** y **fork-join**, programas concurrentes que se correspondan con los grafos de precedencia que se muestran en la figura ??.

1. Grafo de precedencia de la figura 1.1a:



(a) DAG del apartado 1. (b) DAG del apartado 2. (c) DAG del apartado 3.

Figura 1.1: Grafos de precedencia del ejercicio 1.1.3.

2. Grafo de precedencia de la figura 1.1b:

3. Grafo de precedencia de la figura 1.1c:

Ejercicio 1.1.4. Dados los siguientes fragmentos de programas concurrentes, obtener sus grafos de precedencia asociados:

1. Programa de la figura 1.2a.

2. Programa de la figura 1.2b.


```
1  begin
    P0 ;
    cobegin
        P1 ;
5    P2 ;
        cobegin
            P3 ; P4 ; P5 ; P6 ;
        coend ;
        P7 ;
10 coend ;
    P8 ;
end ;
```

(a) Programa 1.

```
1  begin
    P0 ;
    cobegin
        begin
5            cobegin
                P1 ; P2 ;
            coend
            P5 ;
        end
10    begin
        cobegin
            P3 ; P4 ;
        coend
        P6 ;
15    end
    coend
    P7 ;
end
```

(b) Programa 2.

Figura 1.2: Programas concurrentes del ejercicio 1.1.4.