



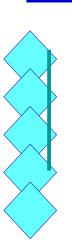




Programación Concurrente



Sincronización I: competencia



Ejemplo contador

Clases:
Contador (proceso disparador),
ProcesoI (hilos), Dato,

```
public class Contador
  public public static void main(....) {
    Dato unDato;
    ProcesoI p1;
    ProcesoI p2;
    //crea unDato y lo inicializa
    //crea hilos, los ejecuta y luego los finaliza
    // muestra el valor final de unDato
}
```



Clases:

Contador (proceso disparador), ProcesoI (hilos), Dato,

```
public class Contador

public public static void main(....) {
   Dato unDato;
   ProcesoI p1;
   ProcesoI p2;
   //crea unDato y lo inicializa
   //crea hilos, los ejecuta y luego los finaliza
   // muestra el valor final de unDato
}
```

Ejemplo contador

```
public class ProcesoI implements
Runnable{
  private Datos unD;
  //crea e inicializa unD

public ProcesoI(Dato unD) {...}

public void run() {
  //incrementa 10000 veces }
}
```

Clases:

Contador (proceso disparador), ProcesoI (hilos), Dato,

```
public class Contador

public public static void main(...){
   Dato unDato;
   ProcesoI p1;
   ProcesoI p2;
   //crea unDato y lo inicializa
   //crea hilos, los ejecuta y luego los finaliza
   // muestra el valor final de unDato
}
```



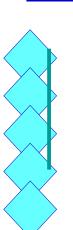
```
public class ProcesoI implements
Runnable{
   private Datos unDato;

   public ProcesoI(Datos unD) {
        unDato = unD;
   }
   public void run() {
        for (int i=1; i<10000; i++) {
            unDato.incrementar(); }
    }
}</pre>
```

```
public class Datos {
  private int dato;
  public Datos(int nro) {
       dato = nro;
  public int getDato() {
       return dato;
  public void incrementar()
       dato++;
       // dato = dato + 1
```

Ejemplo contador

```
public class Contador {
  public static void main(String[] args) {
   Dato elContador = new Dato(0);
   ProcesoI pl= new ProcesoI(elContador);
   ProcesoI p2= new ProcesoI (elContador);
   Thread h1= new Thread(p1);
                                                 Try {
   Thread h2 = new Thread (p2);
                                             } catch (...) {...}
   h1.start(); h2.start();
   h1.join(); h2.join();
   System.out.println("en main "+ elContador.getDato());
```



Código ejecutado varias veces

Resultados diferentes, cercanos al 20000 pero no justo el 20000,

Explicación:

- ambos hilos ejecutan el método *run*()
- la acción de incrementar (dato++) no es atómica
- puede pasar que cuando le toque el turno de ejecución a un hilo, el otro hilo sea interrumpido justo después de haber recuperado el valor
- pero antes de modificarlo
- entonces se pierden incrementos



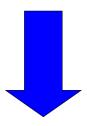
Generalmente existen partes de código con variables compartidas y que deben ejecutarse en exclusión mutua,

es decir tomar las operaciones que actúan sobre la variable compartida como **atómicas**.

. . .

datos.incrementar();

. . .

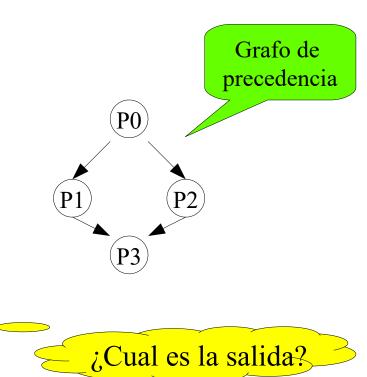


Sección crítica

Hay que "controlar" el acceso a la variable (recurso) compartida

Problemas de la PC: otro ejemplo

- Es más difícil analizar y verificar un algoritmo concurrente por el no determinismo.
- Que existan varias posibilidades de salida NO significa necesariamente que un programa concurrente sea incorrecto



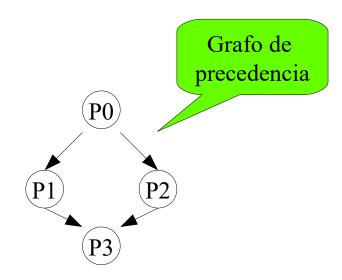


En el grafo de precedencia:

- un nodo por cada proceso/hilo
- el arco indica una relación de precedencia en la ejecución de los hilos.

En este caso:

- P0 debe terminar su ejecución para que
 P1 y P2 puedan comenzar a ejecutarse
- P1 y P2 pueden ejecutarse concurrentemente, tal vez con restricciones
- P3 debe esperar a que P1 y P2 terminen para poder ejecutarse



Problemas de la PC

```
Proceso P0
 x := 100;
end;
Proceso P1
 \mathbf{x} := \mathbf{x} + \mathbf{10};
end;
proceso P2;
 Si x>100 escribir(x)
 Sino escribir (x-50)
end;
Proceso P3
 escribir ('fin')
end
```

- Se ejecuta P0, P1, P2,P3 x=100, x=x+10 (110), escribir(x) \longrightarrow 110, escribir "fin"
- Se ejecuta P0, P2, P1, P3 x=100, x>100 (no), escribir (x-50) \longrightarrow 50 escribir "fin"
- Se ejecuta P0, P2 (solo x>100), P1, continua P2, P3 x=100, x>100 (no), x=x+10 (110), escribir (x-50) \longrightarrow 60, escribir "fin"

INDETERMINISMO



```
package hilos;
public class Datos {
       private int dato = 0;
       public Datos(int nro) {
            dato = nro;
       public int getDato() {
            return dato;
       public void setDato(int valor) {
            dato = valor:
       public boolean verificar(int valor) {
            return dato>valor;
```

Procesos compartiendo algo

```
package hilos;
public class TestMiHilo{
    public static void main(String[] args) {
       Datos x = new Datos(100);
        ProcesoUno pUno = new ProcesoUno(x);
        ProcesoDos pDos = new ProcesoDos(x);
        Thread hilo1 = new Thread(pDos);
        Thread hilo2 = new Thread(pUno);
        hilo1.start();
        hilo2.start();
        System.out.println("fin");
        System.out.println("vuelta en el main");
```

Procesos compartiendo algo

Se creará un hilo Principal de ejecución que se ejecutará concurrentemente con los otros hilos creados

```
package hilos;
public class TestMiHilo{
    public static void main(String[] args) {
        Datos x = new Datos(100);
        ProcesoUno puno = new ProcesoUno(x);
        ProcesoDos pDos = new ProcesoDos(x);
        Thread hilo1 = new Thread(pDos);
        Thread hilo2 = new Thread(pUno);
        hilo1.start();
        hilo2.start();
        System.out.println("fin");
        System.out.println("vuelta en el main");
```

Concurrencia en Java

Se crean 2 objetos Thread, con runnable pero ... no hay hilos de *ejecución* hasta que se envia el mensaje *start* a los objetos

```
package hilos;
public class TestMiHilo{
    public static void main(String[] a
        Datos x = new Datos(100);
        ProcesoUno pUno = new ProcesoUno(x);
        ProcesoDos pDos = new ProcesoDos(x);
        Thread hilo1 = new Thread(pDos);
                                                    Los hilos reciben el
                                                   mensaje de "estar listos",
        Thread hilo2 = new Thread(pUno);
                                                     pasan a estado
        hilo1.start();
                                                      "runnable"
        hilo2.start();
         System.out.println("fin");
         System.out.println("vuelta en el main");
```

esperando por su turno para ejecutar el método run()

Concurrencia en Java

```
package hilos;
public class ProcesoUno implements Runnable{
      private Datos unDato;
      public ProcesoUno(Datos unD) {
             unDato = unD;
      public void run(){
              System.out.println("estoy en ProcesoUno");
              if (unDato.getDato() > 100)
                 System.out.println(unDato.getDato());
             else
                 System.out.println(unDato.getDato()-50);
```

Concurrencia en Java

```
package hilos;
public class ProcesoDos implements Runnable{
      private Datos unDato;
      public ProcesoDos(Datos unD) {
             unDato = unD;
      public void run(){
              System.out.println("estoy en ProcesoDos");
             unDato.setDato(unDato.getDato()+10);
```



- En ejecuciones concurrentes
 - Diferentes posibilidades en cuanto al orden de ejecución
 - El resultado puede ser incorrecto
 - Pueden ser necesarias ciertas restricciones al orden de ejecución



En el ejemplo anterior hay 2 resultados correctos 110 y 50.

El resultado 60 es incorrecto ¿¿????

Generalmente existen partes de código con variables compartidas y que deben ejecutarse en exclusión mutua

Sección crítica

• El código se divide en las siguientes secciones

El segmento de código en el que un proceso puede modificar variables compartidas con otros procesos se denomina sección crítica

SECCION DE ENTRADA

SECCION CRITICA

SECCION DE SALIDA

SECCION RESTANTE

• Existen partes de código con variables compartidas y que deben ejecutarse en exclusión mutua (MUTEX)



- Problema: Garantizar que los procesos involucrados puedan operar sin generar ningún tipo de inconsistencia.
 - Sección de entrada, se solicita el acceso a la sección crítica.
 - Sección crítica, en la que se realiza la modificación efectiva de los datos compartidos.
 - Sección de salida, en la que típicamente se hará explícita la salida de la sección crítica.
 - Sección restante, que comprende el resto del código fuente.



 Para entrar a la sección crítica de manera segura se debe cumplir la

Exclusión mutua, si un proceso está en su sección crítica, entonces ningún otro proceso puede ejecutar su sección crítica.

Y además ... es importante

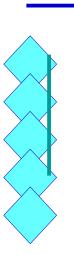
- Progreso, todos los procesos que no estén en su sección de salida podrán participar en la decisión de quién es el siguiente en ejecutar su sección crítica.
- Espera limitada, todo proceso debería poder entrar en algún momento a la sección crítica



Con la aplicación de mecanismos de exclusión mutua se evita que más de un proceso a la vez ingrese a las secciones críticas.

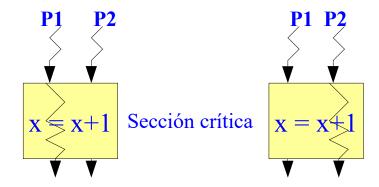
Se logra la sincronización entre los procesos que compiten por un recurso

SINCRONIZACION POR COMPETENCIA



Problema de la PC

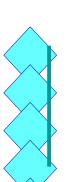
Sección crítica: porción de código con variables compartidas y que debe ejecutarse en exclusión mutua



•exclusión mutua para acceder a la variable compartida x y asegurar que la variable va a quedar en estado consistente (Sincronización por competencia)



- Trabajamos la concurrencia en un escenario de memoría compartida.
- Los hilos tienen, en general, que consultar y actualizar variables compartidas.
 - Las acciones entre las tareas involucradas pueden entrelazarse en cualquier orden, y al trabajar sobre las mismas variables pueden producir inconsistencia ----> *condiciones de carrera* (es decir cual es el hilo que gana la carrera en el acceso al dato compartido)
 - Es necesario trabajar con "bloqueos" para proporcionar "exclusión mutua" en el acceso al área compartida, a la que llamamos "sección crítica"
 - El lenguaje de programación provee la forma de producir esos bloqueos, para permitir que un hilo tome el control del área compartida, y pueda tener la exclusividad de trabajo mientras dure el bloqueo.
 - Otros hilos no podrán leer ni escribir sobre ese área compartida hasta que se libere el bloqueo.



Propiedades que deben cumplir los PC

- Seguridad
 - recursos compartidos Thread Safe
 - no producir inconsistencias
- Viveza
 - todos los hilos deben poder progresar en sus acciones



Sincronización y comunicación entre los hilos