

Java Threads

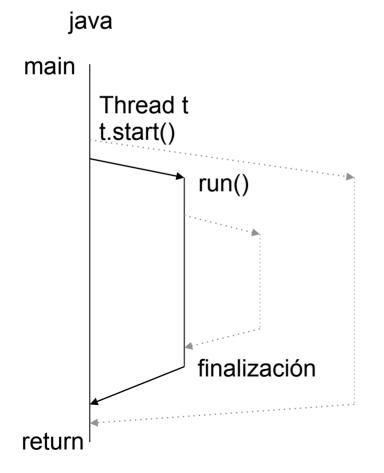
Sistemas Distribuidos Rodrigo Santamaría

+ Java Threads

- Hilos
- Sincronización
- Ejercicios
- FAQ



 Un hilo (Thread) es un proceso en ejecución dentro de un programa



- Puede haber varios hilos en ejecución simultánea
- Los hilos implementan prioridad y mecanismos de sincronización
- La finalización depende del hilo (Thread. suspend, stop están depreciados)
- Cualquier clase se puede hacer hilo
 - extends Thread
 - implements Runnable



Thread

```
public class PingPong(extends Thread
 private String word;
 public PingPong(String s) {word=s;}
 public void(run()
   for (int i=0;i<3000;i++)
    {System.out.print(word);
     System.out.flush();}
 public static void main(String[] args)
   Thread tP=new PingPong("P");
   Thread tp=new PingPong("p");
   //tP.setPriority(Thread.MAX_PRIORITY);
   //tp.setPriority(Thread.MIN_PRIORITY);
   tp.start();
   tP.start()
```

- Clase Thread
 - Implementa Runnable
- $start() \rightarrow run()$
- stop(), suspend()
- setPriority()
- sleep()
- Hereda de Object
 - wait(), notify()

http://download.oracle.com/javase/tutorial/essential/concurrency



Prioridades

- No hay control por defecto del orden de ejecución de los hilos
 - En el ejemplo anterior de dos hilos jugando al ping pong, tenemos una ejecución como esta:
 - Podemos controlar la ejecución mediante prioridades con setPriority()
 - P. ej., si damos a tP prioridad máxima (Thread.MAX_PRIORITY) y a tp prioridad mínima, tendremos (aunque no asegurado)
- Sin embargo, la prioridad no nos permite un control fino de la ejecución, ni nos asegura un orden concreto
 - Necesidad de mecanismos de sincronización



Suspensión

- Se puede interrumpir la ejecución de un hilo temporalmente
 - Thread.sleep(long millis)
 - Útil para simular tiempos de procesamiento o timeouts
- La suspensión indefinida (Thread.suspend) y la finalización (Tread.stop) están en desuso (deprecated)
 - La parada indefinida o terminante de un hilo sólo debe estar controlada por dicho hilo

+ Java Threads

- Hilos
- Sincronización
- Ejercicios
- FAQ



- Los hilos se comunican generalmente a través de campos y los objetos que tienen esos campos
 - Es una forma de comunicación eficiente
 - Pero puede plantear errores de interferencias entre hilos
- La sincronización es la herramienta para evitar este tipo de problemas, definiendo órdenes estrictos de ejecución



Interferencia entre hilos

```
class Counter
    {
      private int c = 0;
      public void increment() { c++; }
      public void decrement() { c--; }
      public int value() { return c; }
}
```

c++ está compuesto de:

- 1. Obtener el valor de c
- 2. Incrementar c en 1
- 3. Almacenar el valor de c

c-- está compuesto de:

- 1. Obtener el valor de c
- 2. Decrementar c en 1
- 3. Almacenar el valor de c

Dos hilos A y B pueden estropearlo!:

```
Hilo A: recuperar c (0)
Hilo B: recuperar c (0)
Hilo A: incrementar c (1)
Hilo B: decrementar c (-1)
Hilo A: almacenar c (1)
Hilo B: almacenar c (-1)
```



Efectos

- Evita que dos invocaciones de métodos sincronizados del mismo objeto se mezclen.
 - Cuando un hilo ejecuta un método sincronizado de un objeto, todos los hilos que invoquen métodos sincronizados del objeto se bloquearán hasta que el primer hilo termine con el objeto.
- Al terminar un método sincronizado, se garantiza que todos los hilos verán los cambios realizados sobre el objeto.



Bloqueo intrínseco

- Cuando un hilo invoca un método sincronizado, adquiere el bloqueo intrínseco del objeto correspondiente.
- Si invoca un método estático sincronizado, adquiere el bloqueo intrínseco de la clase, independiente de los de sus objetos



Sincronización de métodos

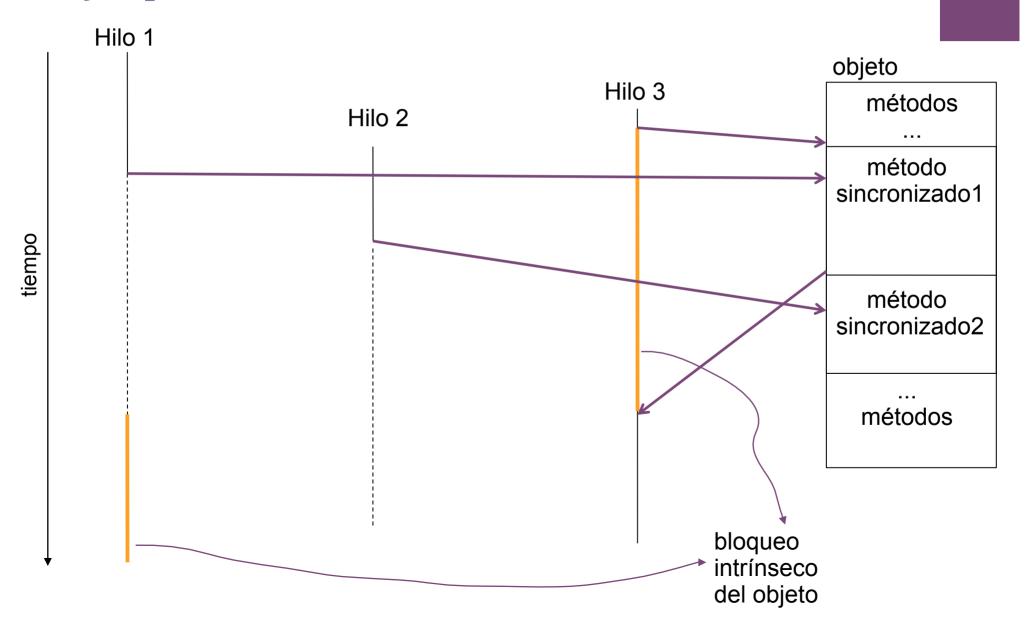
- Los métodos sincronizados se identifican mediante la palabra clave synchronized
 - Cualquier hilo que acceda a un método sincronizado de un objeto deberá obtener su bloqueo intrínseco de dicho objeto
 - Cualquier hilo que acceda a un método estático sincronizado de un objeto deberá obtener el bloqueo intrínseco de su clase

class Counter

```
private int c = 0;
public synchronized void increment() { c++; }
public synchronized void decrement() { c--; }
public int value() { return c; }
}
```



Ejemplo





Sincronización de código

- En vez de sincronizar todo un método podemos sincronizar una porción de código
 - Debemos asociar un atributo u objeto sobre el que se requiere el bloqueo intrínseco

```
public void addName(String name)
{
    synchronized(this)
    {
       lastName = name;
       nameCount++;
      }
      nameList.add(name);
    }
}
```

Sincronizamos esta porción de código mediante el bloqueo intrínseco de este mismo objeto (**this**)

Mientras un hilo esté ejecutando este trozo de código, cualquier hilo que intente acceder a un trozo de código sincronizado asociado a este objeto, o a un método sincronizado de este objeto, se bloqueará



Sincronización de código

- Es un grado más fino de sincronización
 - Sincronización de porciones de métodos
 - Sincronización entorno a otros objetos que no sean el objeto propietario del método o su clase
 - El objeto sobre el que se sincroniza suele llamarse testigo
- Si el testigo es un atributo estático, se bloquea su clase

```
public class MsLunch
   {
    private long c1 = 0;
    private long c2 = 0;
    private Object lock1 = new Object();
    private Object lock2 = new Object();

    public void inc1()
        {
            synchronized(lock1) { c1++; }
        }

    public void inc2()
        {
            synchronized(lock2) { c2++; }
        }
    }
}
```



Problemas

- **Espera ocupada:** un proceso espera por un recurso, pero la espera consume CPU
 - while(!recurso);
 - Se soluciona con el uso de wait ()
- → Interbloqueo (deadlock): varios procesos compiten por los mismos recursos pero ninguno los consigue
- → Inanición: un proceso nunca obtiene los recursos que solicita, aunque no esté interbloqueado
- Autobloqueo: un proceso espera por recursos que ya posee
 - Solucionado en el núcleo de Java mediante el concepto de sincronización reentrante



wait y notify

- objeto.wait() suspende la ejecución de un hilo hasta que se recibe una notificación del objeto sobre el que espera
 - Solución para espera ocupada
- El proceso que espera debe tener el bloqueo intrínseco del objeto que invoca a wait()
 - Si no, da un error (IllegalMonitorStateException)
 - Una vez invocado, el proceso suspende su ejecución y libera el bloqueo
 - wait(int time) espera sólo durante un tiempo
- objeto.notify()/objeto.notifyAll() informan a uno/todos los procesos esperando por el objeto que lo invoca de que pueden continuar

```
public class SynchronizedPinaPona extends Thread
private String word;
public SynchronizedPingPong(String s) {word=s;}
public void run()
                                    "Para entrar por aquí tenemos que conseguir el bloqueo
                                    intrínseco de la clase SynchronizedPingPong"
  synchronized(getClass())
     for (int i=0;i<3000;i++)
       System.out.print(word);
                               Ejecuto una iteración
       System. out. flush():
       getClass().notifyAll();
                               Aviso de que he terminado
       try
                                Espero
        {aetClass(0.wait())
       catch (java.lang.interruptedException e) {}
     getClass().notifyAll();
public static void main(String[] args)
   SynchronizedPingPong tP=new SynchronizedPingPong("P");
   SynchronizedPingPong tp=new SynchronizedPingPong("p");
   tp.start();
   tP.start();
```



Bloqueos intrínsecos: resumen

Sincronización	Obtiene bloqueo sobre
synchronized metodo	Objeto que contiene el método
static synchronized metodo	Clase que contiene el método
synchronized(objeto)	objeto
<pre>synchronized(objeto.getClass())</pre>	Clase instanciada por el objeto
synchronized(objetoEstático)	Clase instanciada por el objeto
Espera	Requiere bloqueo sobre
objeto.wait()	objeto
objeto.getClass().wait()	Clase instanciada por el objeto
objetoEstático.wait()	Clase instanciada por el objeto



Semáforos

- Alternativa a wait/notify
 - Disponible a partir de Java 1.5
- java.util.concurrent.Semaphore
 - acquire() funciona de manera similar a wait()
 - release() funciona de manera similar a notify()
 - El semáforo puede permitir más de un acceso (permits)
 - acquire/release pueden adquirir/liberar varios permits.



Depuración de interbloqueos



- Ejecutar las distintas opciones de los ejemplos de PingPong
 - Sin sincronización
 - Con y sin prioridades de hilos
 - Con sincronización (wait y notify)
 - De la clase, del objeto o de un atributo
 - Con sincronización (Semaphore)

+ Java Threads

- Hilos
- Sincronización
- Ejercicios
- FAQ



Ping Pong

- Modificar el código de la clase PingPong vista como ejemplo en las primeras diapositivas, para obtener la siguiente salida: PpPpPpPpPp...
- Se necesitará hacer uso de synchronized, wait y notify
 - Cuidado con el interbloqueo y la elección del testigo



Carrera 4x100

- Implementar una carrera por relevos:
 - Tenemos 4 Atletas dispuestos a correr
 - Tenemos una clase principal Carrera
 - Tenemos un objeto estático testigo
 - Todos los atletas empiezan parados, uno comienza a correr (tarda entre 9 y 11s) y al terminar su carrera pasa el testigo a otro que comienza a correr, y así sucesivamente
 - Pistas:
 - Thread.sleep y Math.random para simular la carrera
 - synchronized, wait **y** notify **para el paso del testigo**
 - Outlizar un Semaphore como testigo
 - System.currentTimeMillis o Calendar para ver tiempos



Carrera 100m lisos

- Implementar una carrera de 100m lisos:
 - Tenemos 8 Atletas dispuestos a correr
 - Cada uno tiene un atributo dorsal
 - Tenemos una clase principal Carrera
 - Indica el pistoletazo de salida y el resultado de la carrera
 - Todos los Atletas comienzan pero se quedan parados esperando el pistoletazo de salida
 - Luego comienzan a correr (tardan entre 9 y 11s)
 - Al llegar a meta notifican a la carrera su dorsal y terminan
 - La Carrera escribe "preparados" y espera ls, luego escribe "listos" y espera ls, finalmente escribe "ya!" y notifica a los hilos de los Atletas
 - Cada vez que un atleta le notifica su dorsal, escribe por pantalla: dorsal+" tarda "+System.currentTimeMillis()

