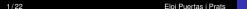
Software Distribuït - T5 - Threads-II

Eloi Puertas i Prats

Universitat de Barcelona Grau en Enginyeria Informàtica

27 de març de 2014





Problemes dels Threads

Problemes de seguretat:

Ens hem d'assegurar que no passi res dolent degut a l'accés simultani de diversos threads a zones de memòria.

Solució: Regions d'exclussió mútua: evitar accés simultani a instruccions que comprometin la integritat de les dades.

Problemas d'esperes:

Deadlock: Dos o més processos es bloquegen mutuament

per a poder realitzar els seus objetius.

Starvation: Degut a la forma (injusta) d'assignar els recursos,

algún procés no pot realitzar els seus objetius.

Livelock: Varis processos no són capaços de realitzar els

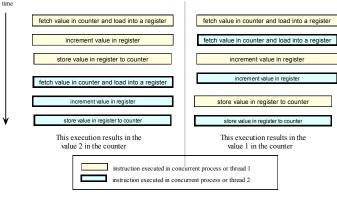
seus objetius, tot i que es mantenen actius

realitzant còmput.

Problemes d'eficiència.

Hem d'assegurar que es facin el màxim comput simultani possilbe.

Condició de carrera



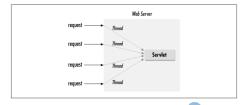




Condició de carrera + comptador compartit = problema de seguretat

Quan dos threads independents accedeixen i modifquen una mateixa dada, com un contador, la modificació ha de ser sincronitzada.

```
count++ // Thread 1
count++ // Thread 2
out.println // Thread 1
out.println // Thread 2
```







Exemple Contador No sincronitzat

CounterNoSincr.java





Software Distribuït - T5 - Threads-II

Sincronització

- Diferents threads poden córrer sobre els mateixos objectes.
- Cada objecte Java té associat un lock.
- El lock pot ser reclamat per qualsevol dels threads que corren en la màquina virtual.
- Si un thread t1 té el lock i un altre thread t2 el reclama, t2 es bloqueja esperant fins que t1 retorni el lock.



Sincronització explícita i implícita

Hi ha dues formes d'aconseguir el lock d'un objecte:

Explícitament Definint un bloc de codi sincronitzat:

Implícitament Cada vegada que invoquem un mètode de l'objecte que hagi estat definit com "synchronized", ens veurem obligats a obtenir el lock d'aquest mateix objecte abans de l'execució:



Sincronització explícita i implícita

```
// Explicit
public class Main{
    Persona p;
    public void method(){
        // codi no te lock
        synchronized (p) {
            // codi te el lock de l'objecte p
// Implicit
public class Persona{
   synchronized void metode() {
      // codi te el lock de l'objecte this
```

Exemple Contador sincronitzat

CounterSincr.java



Sincronitzant el contador. Alternativa 1





Sincronitzant el contador. Alternativa 2





Sincronitzant el contador. Alternativa 3





Deadlock (problema de bloqueig)

- Dos o més threads estan en Deadlock quan tots els threads en aquest conjunt estan esperant un esdeveniment que només pot ser causat per un altre thread en el conjunt.
- Els esdeveniments als quals ens referim són concernents amb l'assignació i alliberament de recursos principalment.
- Una forma senzilla d'evitar Deadlocks és ordenar els recursos que desitgem obtenir de forma que tots els threads es sol.liciten en el mateix ordre.



Exemple Deadlock

DeadLock.java





Evitar els Deadlock

```
class T1 extends Thread {
 void run(){
 synchronized(obj1) {
    synchronized(obj2) {
      // Hacer algo con los dos
class T2 extends Thread {
 void run(){
 synchronized(obj2) {
     synchronized(obj1) {
    // Hacer algo con los dos
class Main {
 void main(String []) {
    String obj1, obj2; T1 t1; T2 t2;
   t1.start();
    t2.start()
```





Finalització de Threads

Els threads s'han d'acabar de forma natural, retornant del mètode run. Un thread no pot finalitzar un altre thread.

Pot enviar-li una senyal d'interrupció, però és el thread que s'està executant qui ha d'atendre a aquesta senyal i fer-li cas.



Coordinació entre Threads

- Monitors en Java, mecanisme wait/notify
- Esperes entre processos en Java. Thread.join();
- Utilitats de concurrència de JAVA



Mecanisme wait/notify

- Java ens ofereix un mecanisme d'esperes i notificacions per facilitar la programació multithread.
- Cada objecte té associada una llista de notificació, en la qual poden col.locar els threads.
- Si un thread guanya el lock d'un objecte, pot decidir en qualsevol moment quedar-se esperant a la llista de notificació d'aquest objecte. A partir d'aquest moment el thread es trobarà en estat waiting i no ocuparà CPU fins que un altre thread li notifiqui que ha de despertar-se.
- Es necessita tenir el lock de l'objecte per fer una operació de wait o notify, per poder evitar situacions de carrera entre threads que fan wait i notify. Però és responsabilitat nostre garantir que les condicions que van propociar l'espera es mantenen. És a direque barcelona no ócorre la notificació abans de l'espera.

Mecanisme wait/notify

Exemples utilitat:

- cues bloquejants. Quan estan buides o plenes s'esperen.
- protocols productors-consumidors.
- supressió d'esperes actives.





public final void wait() throws InterruptedException;

Wait / Notify

```
public final void wait(long timeout) throws InterruptedException;

// Bloqueja el thread actual i l'envia a la llista d'espera de l'objecte sobre el que es fa

// amb un timeout per si ningu el desperta.

public final void notify()

// Desperta un dels threads (seleccionat aleatoriament) que esperen a la llista de notificacio de l'objectibile final void notifyAll()
```

// Bloqueia el thread actual i l'envia a la llista d'espera de l'objecte sobre el que es fa.

//Desperta a tots els threads que esperen a la Ilista de notificacio de l'objecte.



Join de Threads

```
public final void join() throws InterruptedException
// Bloqueja el thread actual fins que el thread sobre el qual s'invoca el metode,
// hagi acabat (o el thread actual rebi un interrupt ()).
// Es creen i es posen en marxa uns quants fills
Thread hijos[NUM.HJOS] = creaHijos();
// El pare espera que tots els fills acabin per continuar
for (int i = 0 ; i < NUM.HJOS ; i++) {
hijos[i].join();
}</pre>
```





Utilitats de concurrència de JAVA

- Mecanismes de sincronització.
- Coleccions concurrents.
- Planificació i execució de tasques.

API java.util.concurrent



