

Threads

Rappels - Définitions

un **Process** est un programme qui “tourne” et dispose de ses propres ressources mémoire.

OS multi-tâche \Rightarrow plusieurs process en concurrence

un **Thread** est un flux séquentiel de contrôle à l’intérieur d’un processus
il peut y avoir plusieurs threads en concurrence pour un process, ils partagent toute ou partie des ressources mémoire du process.

Exemples :

- ▷ OS
- ▷ interface graphique
- ▷ vie artificielle
- ▷ robots pilotés par un serveur
- ▷ etc.

Java et Threads

- ▷ La gestion du multi-threading est fournie par la machine Java et l'API
 - ↪ JAVA est multi-plateforme
- ▷ Dans une JVM (= 1 process JAVA) :
 - tous les threads partagent le même tas (heap) dans le tas sont stockées : les variables d'instances
 - tous les threads partagent la même zone de méthodes dans la zone de méthodes sont stockées : les variables de classe
 - chaque thread possède sa propre pile dans la pile sont stockés : variables locales, les paramètres des méthodes et les valeurs de retour

Mettre en place des Threads et

Prendre en compte des accès concurrents (“*Thread safety*”)

`java.lang.Thread`

- ▷ Créer une classe héritant de `Thread`
- ▷ Surcharger la méthode `Thread.run()`
- ▷ Créer une instance de la classe
- ▷ Appeler la méthode `start()` sur cette instance

```
package essais.thread;

public class TestThread extends Thread {
    private static int cpt = 0;
    private int index = cpt++;

    public void run() {
        while(true) {
            System.out.println("thread "+index+" actif");
        }
    }

    public static void main(String[] args) {
        for(int i = 0; i < 5; i++) {
            new TestThread().start();
        }
    }
} // TestThread
```

+-----

```
> java essais.thread.TestThread
thread 4 actif
thread 0 actif
thread 1 actif
thread 2 actif
thread 3 actif
thread 4 actif
thread 0 actif
thread 1 actif ...
```

`java.lang.Runnable`

problème si la classe hérite déjà d'une autre... (`Applet`, `Frame`, `Agent`, ...)
dans ce cas implémenter l'interface `Runnable`

- ▷ Créer une classe implémentant l'interface `Runnable`
- ▷ Implémenter la méthode `Thread.run()`
- ▷ Créer une instance de la classe
- ▷ Créer un objet `Thread` à partir de cette instance
- ▷ Appeler la méthode `start()` sur cet objet `Thread`

```
package essais.thread;
class SuperClasse {}
public class TestRunnable extends SuperClasse
    implements Runnable {
    private static int cpt = 0;
    private int index = cpt++;
    public void run() {
        while(true) { System.out.println("runnable "+index+" actif"); }
    }
    public void go() { new Thread(this).start(); }

    public static void main(String[] args) {
        TestRunnable tr = new TestRunnable();
        Thread t = new Thread(tr);
        t.start();
        for(int i = 0; i < 5; i++) {
            new TestRunnable().go();
        }
    }
} // TestRunnable
```

	+-----
	>java essais.thread.TestRunnable
	runnable 5 actif
	runnable 0 actif
	runnable 1 actif
	runnable 2 actif
	runnable 3 actif
	runnable 4 actif
	runnable 5 actif
	runnable 0 actif
	runnable 1 actif

Autres méthodes

sleep(long) (static)

“Causes the currently executing thread to sleep (temporarily cease execution) for the specified number of milliseconds. The thread does not lose ownership of any monitors.”

yield() (static)

“Causes the currently executing thread object to temporarily pause and allow other threads to execute.”

isAlive()

Bof :

setPriority(int), getPriority()

Dépréciation

stop

suspend

resume

Why are Thread.stop, Thread.suspend and Thread.resume Deprecated?
(... /jdk1.2/docs/guide/misc/threadPrimitiveDeprecation.html)

Problème : **UNSAFE**

Unsafe : accès concurrent à un même objet

Lors de l'exécution d'une méthode par un thread, l'état de l'objet peut être temporairement corrompu, il ne faudrait pas qu'un autre thread y accède à ce moment...

... malheureusement cela arrive.

- ▷ conflit écriture/écriture : l'objet résultant du conflit est dans un état invalide
- ▷ conflit écriture/lecture : l'objet est lu dans un état temporaire invalide

```
public class MultipleExclusiveChoice {
    private int currentChoice = 0;
    private boolean choice1 = true;
    private boolean choice2 = false;
    public void setChoice(boolean c1, boolean c2) {
        this.choice1 = c1; this.choice2 = c2;
    }
    public boolean validState() { return this.choice1 ^ this.choice2; } // XOR
    public void flush() { System.out.println(this.choice1+" "+this.choice2); }
}

public class ChoiceThread extends Thread {
    private MultipleExclusiveChoice mec;
    private int i;
    public ChoiceThread(MultipleExclusiveChoice mec, int i) {
        this.mec = mec; this.i = i; }
    public void run() {
        System.out.println("thread "+i+" started");
        while (true) {
            if (i==1) {
                mec.setChoice(true, false);
                System.out.println("1");
            }
            else {
                mec.setChoice(false, true);
                System.out.println("2");
            }
        }
    }
}
```

```
public class DisplayThread extends Thread {
    private MultipleExclusiveChoice mec;
    public DisplayThread(MultipleExclusiveChoice mec) {
        this.mec = mec;
    }
    public void run() {
        while (mec.validate()) { } // boucle tq valide
        System.out.println("invalid state"); mec.flush();
        System.exit(1); // carrément
    }
}

public class CorruptionThread {
    public static void main(String[] args) {
        MultipleExclusiveChoice mec = new MultipleExclusiveChoice();
        ChoiceThread t1 = new ChoiceThread(mec,1);
        ChoiceThread t2 = new ChoiceThread(mec,2);
        DisplayThread dt = new DisplayThread(mec);
        t1.start(); t2.start();
        dt.start();
    }
} // CorruptionThread
```

	+-----
	thread 1 started
	1
	thread 2 started
	1
	2
	invalid state
	1
	2
	false false
	+-----

Synchronisation

Nécessité de protéger contre les accès concurrents

1. rendre `private` les attributs
2. poser un **verrou** sur les sections critiques : `synchronized`
section critique = méthode ou bloc d'instructions

```
public class ... {  
    private Value value;  
    public synchronized Value getValue() { return value; }  
    public synchronized void setValue(Value value) { this.value = value; }  
    ...  
}
```

Verrous

- ▷ Chaque objet possède un unique verrou (*monitor*)
- ▷ Lors de l’invocation d’une méthode “synchronized”, l’objet est verrouillé : le verrou est acquis par le thread qui l’utilise.
- ▷ Aucune méthode “synchronized” ne peut être invoquée sur un objet verrouillé : tout autre thread invoquant une telle méthode sera bloqué
- ▷ Le verrou est libéré à la sortie de la méthode “synchronized” et les threads bloqués peuvent être libérés
- ▷ Les invocations de méthodes non “synchronized” ne sont pas affectées

```
public class SyncMultipleExclusiveChoice {
    private int currentChoice = 0;
    private boolean choice1 = true;
    private boolean choice2 = false;
    public synchronized void setChoice(boolean choice1, boolean choice2) {
        this.choice1 = choice1;
        this.choice2 = choice2;
    }
    public synchronized boolean validState() {
        return choice1 ^ choice2;
    }
    public void flush() {
        System.out.println(choice1+" "+choice2);
    }
}
```

Synchronized (2)

Possibilité de synchroniser sur un bloc d'instructions, en précisant le verrou utilisé

```
Object monitor = ... ;  
synchronized(monitor) {  
    // bloc d'instructions  
    // exécuté par un seul thread à la fois :  
    // celui qui possède le verrou de l'objet monitor  
}
```

- ▷ ne bloque l'accès qu'aux autres blocs ou méthodes synchronisés sur le **même** objet monitor
(`monitor=this` dans le cas des méthodes synchronisées)
- ▷ nécessaire lorsque l'on ne veut pas synchroniser une méthode qui fait des accès à protéger (ex : `run()`)

La synchronisation a un coût !

- ▷ invocation de méthodes synchronisées environ 4 à 6 fois plus lentes que des méthodes non synchronisées
- ▷ occurrences de bloquages inutiles

Synchronisation et collections :

`Collections.synchronizedList(List)`, `Collections.synchronizedSet(Set)`

Il semblerait que cela soit moins efficace

```
import java.util.*;

public class UtilDemo1 {
    public static void main(String args[]) {
        Object obj = new Object();
        // create a list
        List list = new ArrayList();
        // put a wrapper on top of it
        List synclist = Collections.synchronizedList(list);
        // add some objects to the list
        long start = System.currentTimeMillis();
        for (int i = 1; i <= 1000000; i++) {
            synclist.add(obj);
        }
        long elapsed = System.currentTimeMillis() - start;
        System.out.println(elapsed);
    }
}
```

```
import java.util.*;

public class UtilDemo2 {
    public static void main(String args[]) {
        Object obj = new Object();
        // create a list
        List list = new ArrayList();
        // add some objects to it
        long start = System.currentTimeMillis();
        synchronized (list) {
            for (int i = 1; i <= 10000000; i++) {
                list.add(obj);
            }
        }
        long elapsed = System.currentTimeMillis() - start;
        System.out.println(elapsed);
    }
}
```

25% plus rapide que l'exemple d'avant

Deadlock

Si deux threads accèdent de manière concurrente à une ressource synchronisée un blocage (deadlock) peut se produire.

```
package essais.thread;
import java.util.*;

public class Consumer extends Thread {
    private ArrayList resource;
    public Consumer(ArrayList resource) {
        this.resource = resource;
    }
    public Integer consume() {
        synchronized(resource) {
            return (Integer) resource.remove(0);
        }
    }
    public void run() {
        while (true) {
            if (!resource.isEmpty()) {
                System.out.println("consume "+consume());
            }
        }
    }
}
```

```

public class Producer extends Thread {
    private ArrayList resource;
    public Producer(ArrayList resource) { this.resource = resource; }
    public void produce(Integer i) {
        System.out.println("add "+i);
        synchronized(resource) {
            while (!resource.isEmpty()) { }
            resource.add(i);
        }
    }
    public void run() {
        while (true) {
            produce(new Integer((int) (Math.random()*100)));
        }
    }
}

public class DeadLock {
    public static void main(String[] args) {
        ArrayList resource = new ArrayList();
        Producer p = new Producer(resource);
        Consumer c = new Consumer(resource);
        p.start(); c.start();
    }
} // DeadLock

```

+-----	>java essais.thread.DeadLock
add 25	
add 77	
[bloqué]	

Aucun mécanisme ne prévient ce phénomène

... à faire soi-même

- ▷ `Thread.sleep(...)` ne libère pas le verrou
- ▷ `Thread.yield()` ne libère pas le verrou

`wait()` **et** `notifyAll()`

Consumer...

```
public Integer consume() {
    Integer i;
    synchronized(resource) {
        i = (Integer) resource.remove(0);
        resource.notify();
    }
    return i;
}
```

Producer...

```
public void produce(Integer i) {
    System.out.println("add "+i);
    synchronized(resource) {
        while (!resource.isEmpty()) {
            try {
                resource.wait();
            }
            catch (InterruptedException e) { e.printStackTrace(); }
        }
        resource.add(i);
    }
}
```

`wait()`, `notify()`/`notifyAll()`

▷ méthodes de `Object`

▷ doivent être invoquées dans des “zones” synchronisées sur le verrou lui-même
↳ sinon : `IllegalMonitorStateException`

`wait` le thread courant **possède** le verrou sur l’objet, ce thread est mis en attente.
↳ il libère le verrou sur cet objet

`notify` réveille un seul des threads mis en attente sur le verrou de l’objet
↳ le verrou n’est pas pour autant libéré, il faut que le thread courant sorte de la zone synchronisée

`notifyAll` tous les threads en attente sont réveillés