

09/06/2009



Paris
JUG

www.parisjug.org

www.parisjug.org





09/06/2009

Java Concurrent

Denis Ah-Kang

Atos Origin

Open Source Center

www.parisjug.org



Copyright © 2008 ParisJug. Licence CC – Creative Commons 2.0 France – Paternité – Pas d'Utilisation Commerciale – Partage des Conditions Initiales à l'Identique



Programmation concurrente

- **Loi de Moore commence à atteindre ses limites**
 - Multiplication du nombre de processeurs sur les puces
- **Meilleure utilisation des ressources**
- **Meilleur temps de réponse des programmes**

Notions

- **Atomicité**

- Ensemble d'actions exécuté sans interférence

- **Visibilité**

- Effet d'un thread visible par un autre

- **Ordonnement**

- Ordre d'exécution des actions

synchronized

• Pose de locks

```
public synchronized void add(int value) {  
    this.count += value;  
}
```

```
public void add(int value) {  
    synchronized(this) {  
        this.count += value;  
    }  
}
```

volatile

- Synchronized-like sans pose de locks et sans le caractère atomic
- Simplicité
- Scalabilité

volatile

```
public class StoppableTask extends Thread {
    private volatile boolean pleaseStop;

    public void run() {
        while (!pleaseStop) {
            // do some stuff...
        }
    }

    public void tellMeToStop() {
        pleaseStop = true;
    }
}
```

Problèmes classiques

- **Synchronized: lock**

- Impossible d'arrêter un thread lorsque celui-ci attend un lock

- Possibilité de deadlock

Thread 1	Thread 2
Get A	Get B
Get B	Get A
Release B	Release A
Release A	Release B

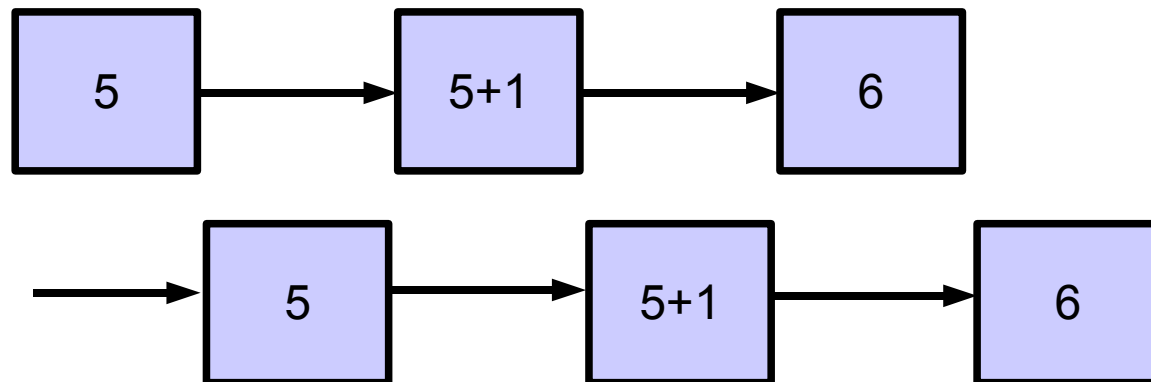
- **Baisse des performances**

- **Possibilité d'inversion des priorités (Mars Pathfinder)**

- **Méconnaissance des problèmes de concurrence**

i++

- Atomique?
- 3 étapes:



- Lecture-modification-écriture atomique

L'API Java Concurrent

- JSR-166
- Depuis Java 5
- Introduite par Doug Lea
- Objets avec un haut niveau d'abstraction
- Simple d'emploi

Variables atomiques

- Algorithmes non-bloquants très efficaces
- Variables atomiques = variables volatiles + atomicité
- 12 classes de variables atomiques (AtomicInteger, AtomicBoolean, AtomicLong, ...)
- AtomicInteger: `getAndIncrement()`

Future<T> 1/2

- **Abstraction du résultat d'un calcul asynchrone**
- **Méthodes:**
 - boolean cancel (boolean): tentative d'arrêt de la tâche
 - boolean isCancelled()
 - boolean isDone()
 - **T** get(): attente bloquant de la fin du traitement et retourne le résultat

Future<T> 2/2

▪ ExecutorService

- execute(...) - exécution à un moment donné
- submit(...) - exécution à un moment donné et retourne « Future »

```
ExecutorService executorService =  
    Executors.newCachedThreadPool();  
Callable<String> check = new Callable<String>() {  
    public String call() throws Exception {  
        //some actions  
    }  
};  
Future<String> future =  
    executor.submit(check);  
String value = future.get();
```

BlockingQueue

- **Producteur/Consommateur:**

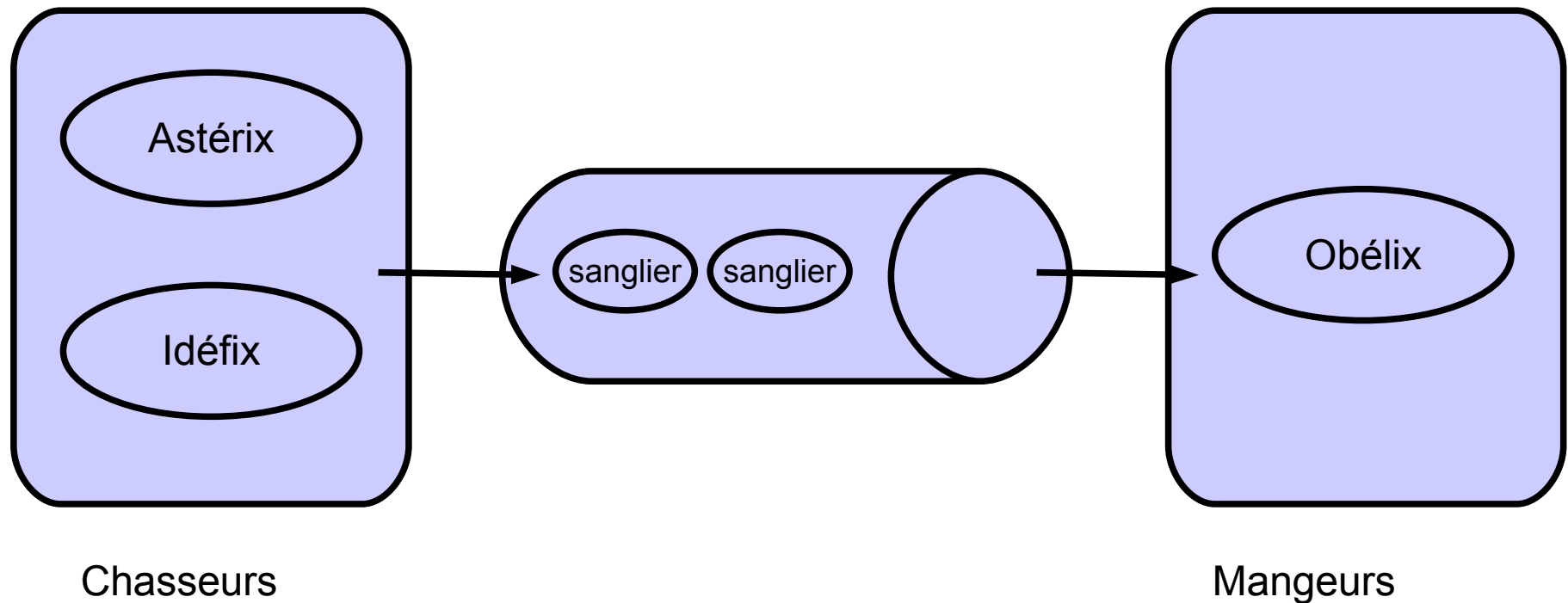
- Thread(s) producteur:

- `queue.put(obj)` : bloque si la queue est pleine

- Thread(s) consommateur:

- `queue.take()`: bloque jusqu'à ce qu'un objet soit disponible

BlockingQueue Demo 1/4



BlockingQueue Demo 2/4

▪ Producteur

```
public class ChasseurSanglier implements Callable {
    private final String nomProducteur;
    private final BlockingQueue<Sanglier> queue;
    private final TimeUnit timeUnit;
    private final long intervalle;
    ...
    public Void call() {
        try {
            while (true) {
                timeUnit.sleep(intervalle);
                Sanglier sanglier = new Sanglier(nomProducteur);
                queue.put(sanglier);
            }
        } catch (InterruptedException e) {
            System.out.println(nomProducteur + " a fini.");
        }
        ...
    }
}
```


BlockingQueue Demo 3/4

▪ Consommateur

```
public class MangeurSanglier implements Callable {
    private final String nom;
    private final BlockingQueue<Sanglier> queue;
    private final TimeUnit timeUnit;
    private final long intervalle;
    ...
    public Void call() {
        try {
            while (true) {
                Sanglier sanglier = queue.take();
                timeUnit.sleep(intervalle);
            }
        } catch (InterruptedException e) {
            System.out.println(nom + " a terminé.");
        }
        ...
    }
}
```

BlockingQueue Demo 4/4

```
ExecutorService executorService =
    Executors.newCachedThreadPool();
//Max 10 sangliers dans la queue
BlockingQueue<Sanglier> sanglierQueue = new
    LinkedBlockingQueue<Sanglier>(10);

// Asterix attrape un sanglier toutes les secondes
executorService.submit(
    new ChasseurSanglier("Asterix",
        sanglierQueue,
        TimeUnit.SECONDS,
        1));
// Obelix mange un sanglier toutes les deux secondes
MangeurSanglier obelix =
    New ConsommateurSanglier("Obelix",
        sanglierQueue,
        TimeUnit.SECONDS,
        2);
```

java.util.concurrent

- Lock
- CountdownLatch
- CyclicBarrier
- ConcurrentHashMap<K,V>

Concurrent dans Java 7

- Fork/Join
- Phasers
- LinkedTransferQueue
- ConcurrentReferenceHashMap
- Fences

Conclusion

- identifier les problèmes de concurrence
- `java.util.concurrent`

Bibliographie / liens

- **Java Concurrency in Practice – Brian Goetz**
- **Doug Lea's Home Page - <http://g.oswego.edu/>**



Questions / Réponses

www.parisjug.org



Copyright © 2008 ParisJug. Licence CC – Creative Commons 2.0 France – Paternité – Pas d'Utilisation Commerciale – Partage des Conditions Initiales à l'Identique



Sponsors



Merci de votre attention!



www.parisjug.org



Licence



Paternité-Pas d'Utilisation Commerciale-Partage des Conditions Initiales à l'Identique
2.0 France

- <http://creativecommons.org/licenses/by-nc-sa/2.0/fr/>