TRAINA Tanguy INFO 2 - Logiciel

Collections concurrentes

TP1 - Volatile, Opérations atomiques et CompareAndSet

Blocs synchronized

Problème :

- Pour optimiser, la VM fait des copies en registres des valeurs utilisées par certaines méthodes
- Cela rend les méthodes non thread-safe

Solution

- On utilise des blocs synchronized :
 - forcent les lectures/écritures des champs d'un objet en RAM plutôt que dans des registres
 - garantissent qu'un seul thread à la fois puisse accéder au bloc en question

Champs volatile

 Autre solution pour gérer les problèmes de lectures/écritures en RAM

Mot-clé utilisé sur un champs d'un objet

 La JVM garantit que la valeur lue est toujours à jour

Déclaration : private volatile boolean stop;

Opération atomique:

- désigne une opération effectuée atomiquement par le processeur
 - Un thread ne peut pas être déschedulé au cours d'une opération atomique
 - Remarque : l'opération " ++ " n'est pas atomique

Classe AtomicReference:

- compareAndSet (E oldValue, E newValue) :
 - Compare la valeur trouvée en mémoire avec celle fournie en paramètre
 - Si les deux valeurs diffèrent, renvoit faux
 - Sinon, modifie la valeur, et renvoit vrai
 - → Permet de savoir que la valeur a été modifiée (par un autre thread), et donc de la relire avant d'agir

Classe AtomicReference:

- Sacrifice de l'efficacité au profit de la comptabilité
- Utilisation d'un champs volatile pour représenter la référence
 - Coûte cher en accès mémoire

Classe AtomicInteger:

- compareAndSet (int oldValue, int newValue) :
 - Fonctionnement similaire à celui détaillé précédemment
- getAndIncrement():
 - Permet une incrémentation atomique selon l'architecture du processeur
 - Renvoit la valeur précédente

Lock-free

• Implémentation lock-free :

Le code ne contient ni bloc synchronized, ni locks