TP5 : Volatile et opérations atomiques

Exercice 1 - A vos chronometres

- 1. Ce programme créer et lance une thread qui va boucler tant que stop est à false. Le programme attend 100 millisecondes puis positione stop à true. Enfin il arrête la thread. Cepdendant il n'y a pas de synchronisation, la boucle peut alors durer jusqu'à l'infini.
- 2. On peut modifier rajouter un block synchronized.

```
public void runCounter() {
    var localCounter = 0;
    for(;;) {
        synchronized (lock) {
            if (stop) {
                break;
            }
            localCounter++;
            }
        }
        System.out.println(localCounter);
}
```

 Les implantations qui n'ont ni blocs syncrhonized ni lock sont appelé lockfree.

```
private volatile boolean stop;
```

Exercice 2 - Exercice 2 - SpinLock

- 1. réentrant veut dire qu'un thread peux utiliser un jeton qu'il a déjà utilisé.
- 2. Ce code créer et lance 2 thread qui vont appelé un runnable qui incrémente un compteur 1_000_000 de fois pour chaque thread puis affiche à la fin le résultat du compteur. Si on a 2 thread comme ici, le compteur vaudra donc 2_000_000 si la classe est thread-safe. La classe ici n'est pas thread-safe car lors de la lecture et de l'écriture du compteur, une autre thread peut écrire dans le compteur. volatile ne permet pas de rendre les opérations atomiques.
- Si on arrive pas à acquérir le lock, il faut attendre. Le problème est que l'on fait de l'attente active. Thread.onSpinWait permet de faire de l'attente passive.

```
4. private volatile boolean token;
  private final static VarHandle varHandle;
  static {
    Lookup lookup = MethodHandles.lookup();
    try {
        varHandle = lookup.findVarHandle(SpinLock.class, "token", boolean.class);
    } catch (NoSuchFieldException | IllegalAccessException e) {
        throw new AssertionError(e);
    }
}
```

```
public void lock() {
  for (;;) {
    if (varHandle.compareAndSet(this, false, true)) {
      return;
    }
    Thread.onSpinWait();
}

public void unlock() {
  token = false;
}
```

Exercice 3 - Generateur pseudo-aléatoire lock-free

Un générateur pseudo-aléatoire fonctionne avec une graine prédéfinis.
 L'implantation donnée n'est pas thread-safe car deux appels à la méthode next peut mener à un état incohérent de la mémoire.

```
private final AtomicLong x;
public RandomNumberGenerator(long seed) {
    if (seed == 0) {
        throw new IllegalArgumentException("seed == 0");
    }
    x = new AtomicLong(seed);
}
public long next() { // Marsaglia's XorShift
    for (;;) {
        var x = this.x.get();
        var newX = x;
        newX ^= newX >>> 12;
        newX ^= newX << 25;
        newX ^= newX >>> 27;
        if (this.x.compareAndSet(x, newX)) {
            return newX * 2685821657736338717L;
        }
    }
}
```

```
public static long nextValue(long previous) {
    previous ^= previous >>> 12;
    previous ^= previous << 25;
    previous ^= previous >>> 27;
    return previous;
}
public long next() { // Marsaglia's XorShift
```

```
return this.x.updateAndGet(RandomNumberGenerator::nextValue) *
2685821657736338717L;
 }
private volatile long x;
 private final static VarHandle varHandle;
 static {
     Lookup lookup = MethodHandles.lookup();
         varHandle = lookup.findVarHandle(RandomNumberGenerator.class, "x",
long.class);
     } catch (NoSuchFieldException | IllegalAccessException e) {
         throw new AssertionError(e);
     }
 }
 public RandomNumberGenerator(long seed) {
     if (seed == 0) {
         throw new IllegalArgumentException("seed == 0");
     }
     x = seed;
 }
 public static long nextValue(long previous) {
     previous ^= previous >>> 12;
     previous ^= previous << 25;
     previous ^= previous >>> 27;
     return previous;
 }
  public long next() { // Marsaglia's XorShift
     for (;;) {
         var x = this.x;
         var newX = nextValue(x);
         if (varHandle.compareAndSet(this, x, newX)) {
             return newX * 2685821657736338717L;
         }
 }
```

Steve Chen