Jeux de la vie



Table des matières

- Présentation du jeux de la vie
- Les algorithmes de calcule
 - Linéaire
 - Algorithme « threadé »
 - Barrière
 - Producteur/consommateur

Jeux de la vie

- Grille de taille quelconque
- Calcul du nombre de voisin
 - 3 → création
 - 2 → reste vivante
 - $> 3 \rightarrow surpopulation$
 - $< 2 \rightarrow population$

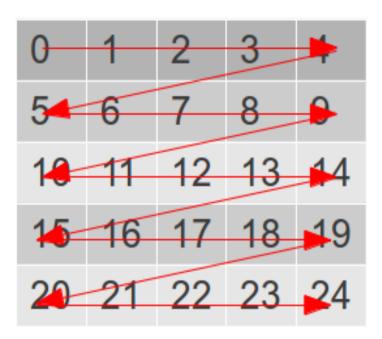


14/05/13 Pr

Algorithme linéaire

Algorithme simple

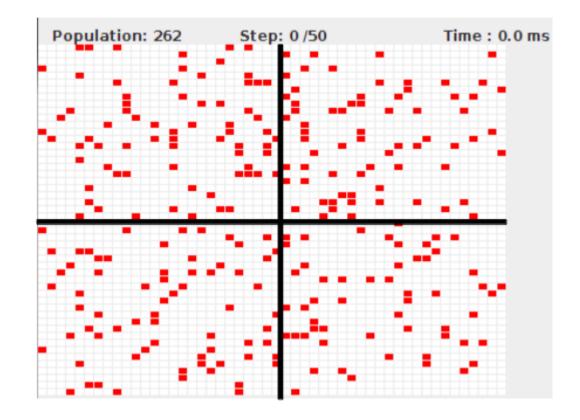
 Efficace pour un grand nombre de case



Algorithme « threadé »

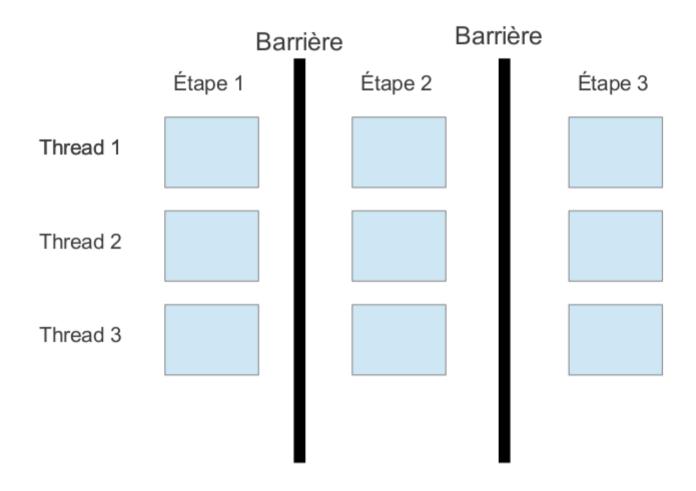
 Découpage de la zone de jeux en 4.

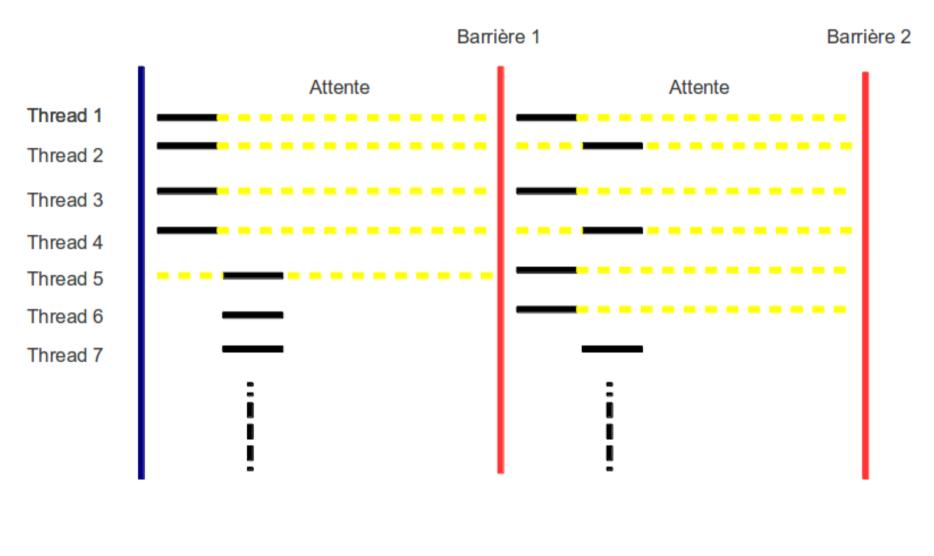
 Création de 4 threads



 Synchronisé avec des barrières

Les barrières





Les barrières

- Utilisation de CyclicBarrier.
 - java.util.concurrent

Initialisation au nombre de case + 1

Nécessite nb case + 1 → await() pour s'ouvrir

Un thread par case

- Temps de création des barrières très lent.
- Nécessite d'initialiser la barrière à NBCase + 1.

Nombre maximum de thread

Test sur 40 000 cases

33 050 theads au maximum

Producteur/consomateur

Principe

- Lecture séquentiel de la grille (consommateur)
- Un thread par case.
- Calcul de la prochaine valeur déléguée aux threads (producteurs).

Graphiques

Linéaire

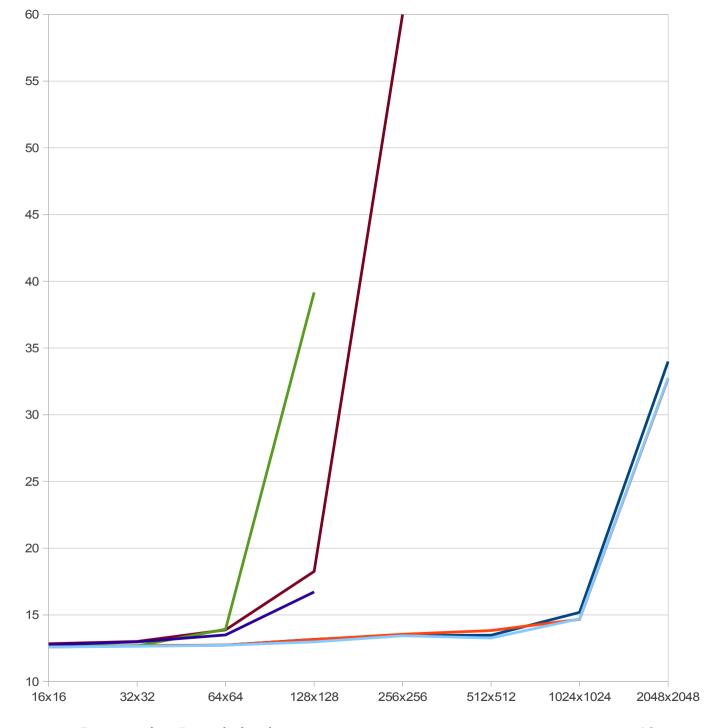
4 threads barrière

nbCase²/4 threads

100% threads

prod/cons 100%

prod/cons 4



Barrière en FSP

```
BARRIERE = (open -> BARRIERE[0]),
BARRIERE[c:0..NBCase] = (
                          when (c < NBCase) await -> BARRIERE[c+1]
                        | when (c == NBCase) open -> BARRIERE[0]).
WORKER = (open -> doWork -> await -> WORKER).
||JEUX = (BARRIERE || [p:0..NBThread-1]:WORKER)
         /{open/[k:0..NBThread-1].open,
         [1:0..NBThread-1].await/await}.
```

No deadlock.



14/05/13

Conclusion

- Les barrières sont lourdes
- Un grand nombre de thread n'améliore pas la rapidité des calculs
 - Temps de création important
 - Algorithme de synchronisation lourd