

Jeu de la vie

Belli Fabien – Menager Emmanuel – Gorrieri Cyril – Lestel Guillaume

Table des matières

Jeu de la vie.....	1
Principe.....	3
Les phénomènes intéressants.....	5
Arrêt de la génération.....	5
Génération infini.....	5
Apparition de formes.....	5
Algorithmes de calcul implémentés.....	5
Algorithme linéaire.....	5
Algorithme de calcul.....	6
Inconvénient.....	6
Algorithmes avec threads.....	7
Un thread par case.....	7
Principe.....	7
Section critique.....	7
Fonctionnement.....	7
Utilisation des barrières.....	7
Représentation dans une architecture multi-processeur	8
.....	8
Division de la zone de jeux en 4.....	9
Algorithme.....	9
Algorithme des voisin.....	10
Introduction.....	10
Explication par l'exemple (grille 5x5).....	10
Les tests.....	12

Principe

Le jeu de la vie fonctionne sur une grille (un plateau).

Ce jeu contient un nombre fixe de cases, chaque case est soit activée ou désactivée.

Voici par exemple une capture d'écran de la première étape du jeu de la vie :

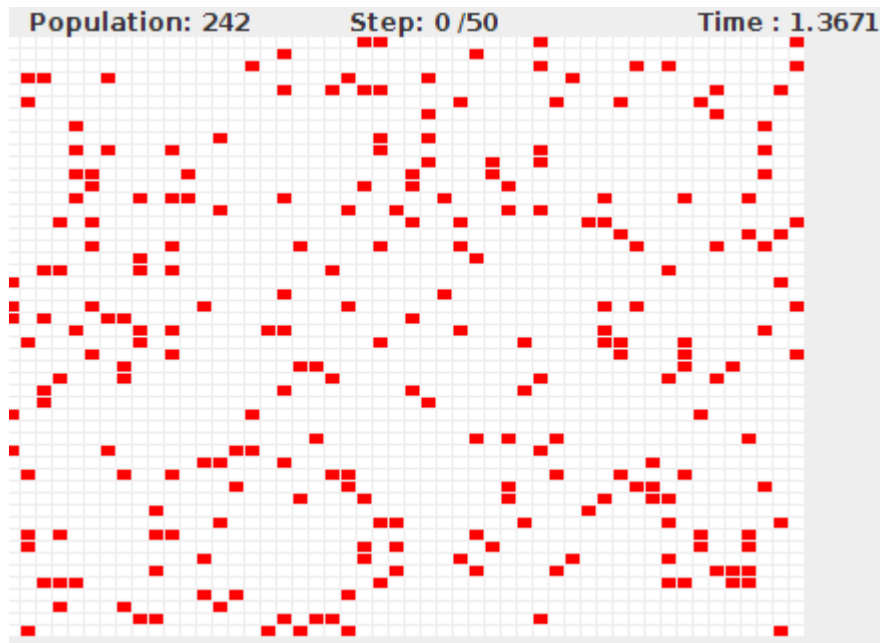


Illustration 1: Capture d'écran du jeu de la vie

Cette grille peut être remplie au départ de manière aléatoire, ou par des cases choisies par l'utilisateur.

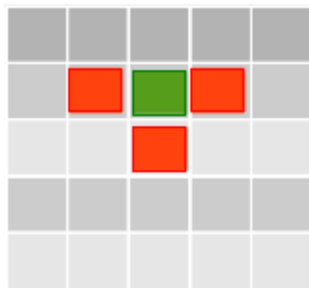
Le jeu n'a pas vraiment de but, mais consiste en une succession d'étapes pouvant éventuellement amener à un état terminal dans lequel les cases ne bougent plus.

À chaque étape, les cases prennent une nouvelle valeur qui est calculée en fonction de ses voisins.

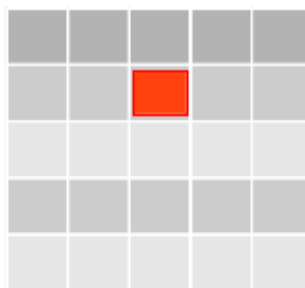
Si le nombre de voisins est de :

- 3 alors la case prend vie et devient active (rouge dans la capture d'écran).
- 2 et la case était active au tour précédent, alors elle reste active au nouveau tour.
- < 2 alors la case est désactivée par famine.
- > 3 alors la case est désactivée par surpopulation.

Etape N



Etape N+1



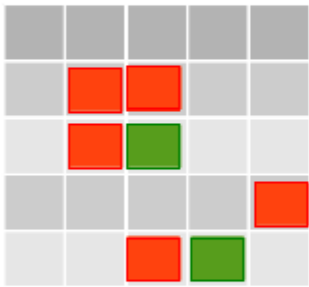
Création

Voici
voisins
pour
la
valeur
«ici».

Ainsi
de

varié

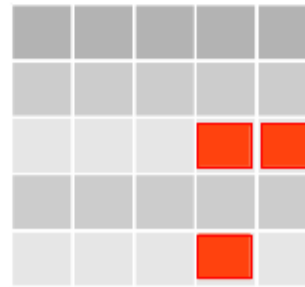
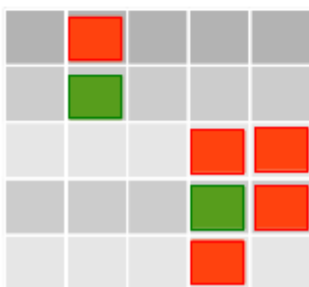
1
4
6



Persistance

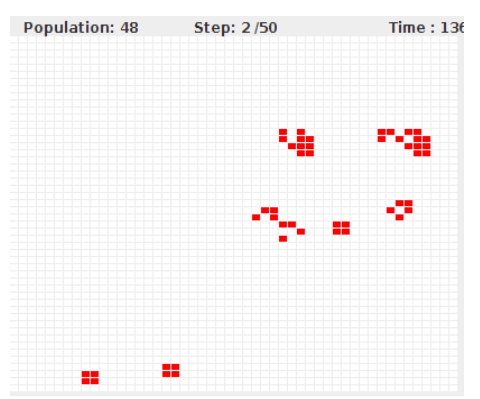
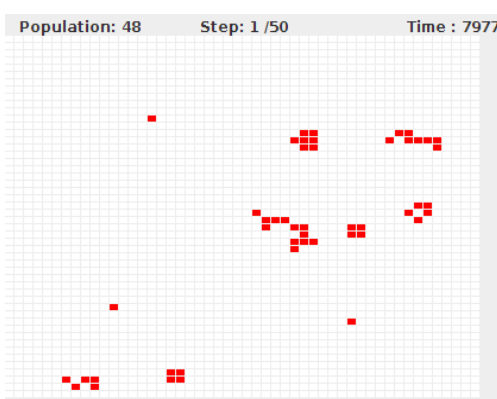
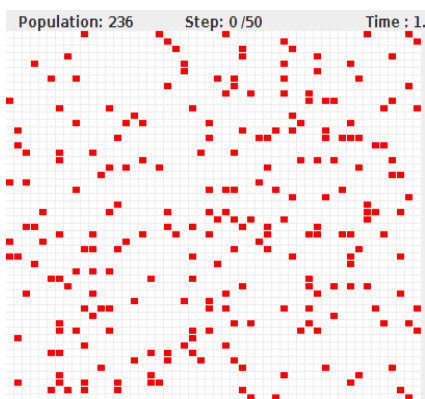
la liste des
à vérifié
connaître
future
de la case

les valeurs
« ici »
peuvent
de 0 à 8.



Destruction

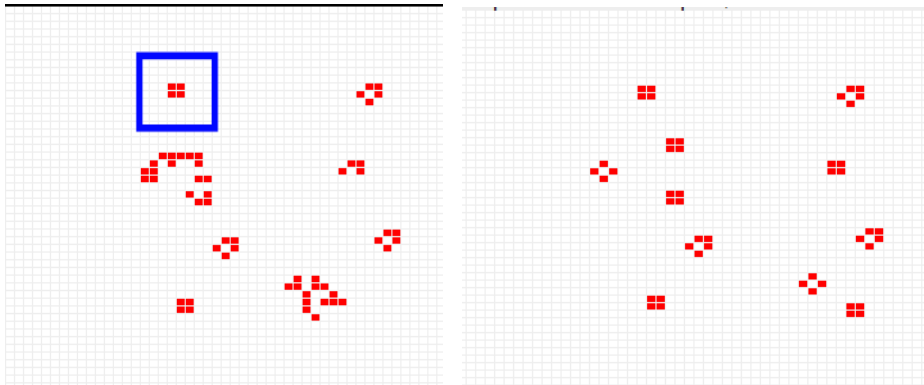
Exemple :



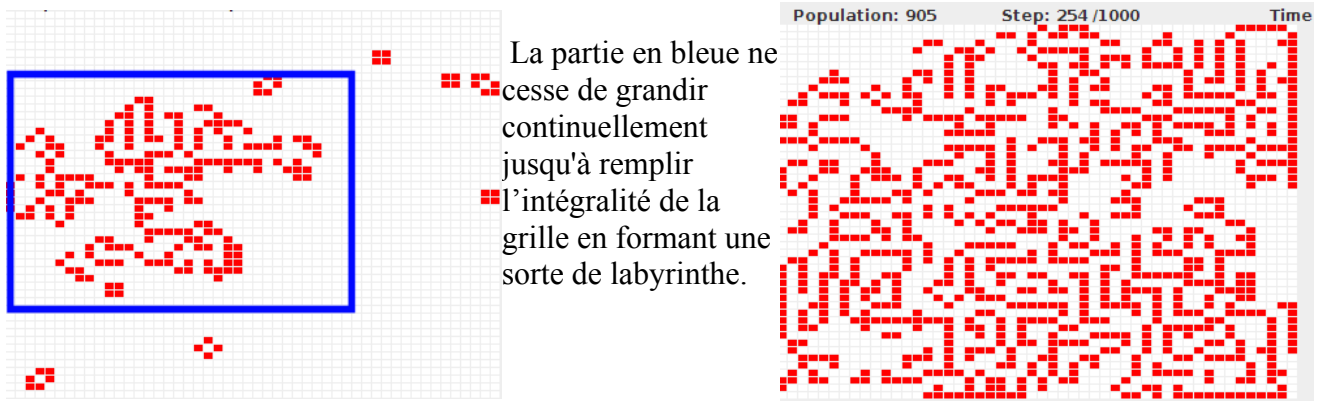
Ci dessus des captures d'écran montrant les 3 premières étapes du jeux de la vie.

Les phénomènes intéressants

Arrêt de la génération



Génération infini



Apparition de formes

source : <http://lslwww.epfl.ch/biowall/VersionF/ApplicationsF/LifeF.html>

Algorithmes de calcul implémentés

Algorithme linéaire

Cette algorithme parcourt la grille dans son intégralité à chaque étape.

A chaque case analysée, les voisins sont comptés, puis la valeur calculé est sauvegardé dans une nouvelle grille.

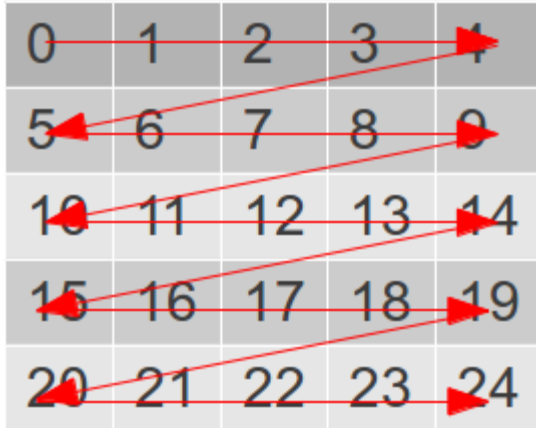
Exemple :

0	1	2	3	4	5
6	7	8	9	10	11
12	13	14	15	16	17
18	19	20	21	22	23

24	25	26	27	28	29
----	----	----	----	----	----

Ainsi le calcul pour la valeur de la case 0 nécessite de connaître les valeurs des cases 6, 7 et 1.

Dans cet exemple il est nécessaire de faire 30 calculs les uns à la suite des autres dans un seul thread pour chaque étape.

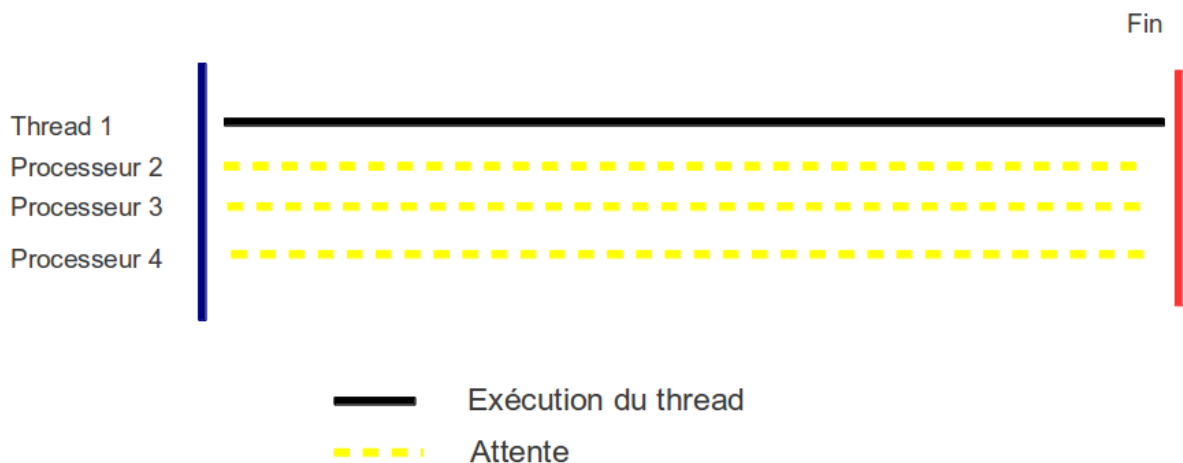


Algorithme de calcul

Le calcul des cases se fait séquentiellement.

Inconvénient

Les calculs se font séquentiellement les uns à la suite des autres.



On ne peut pas exploiter tous les processeurs de l'ordinateur.

Un seul thread sera utilisé sur un seul processeur.

Algorithmes avec threads

Un thread par case

Principe

Le but étant de faire calculé la prochaine étape de calcul d'une case par un thread.

Section critique

Il n'y a aucune section critique, en effet il n'y a pas de zone partagée. La grille qui est lue n'est pas modifiée mais une autre grille temporaire est créée, dans laquelle on insère les nouvelles données.

Fonctionnement

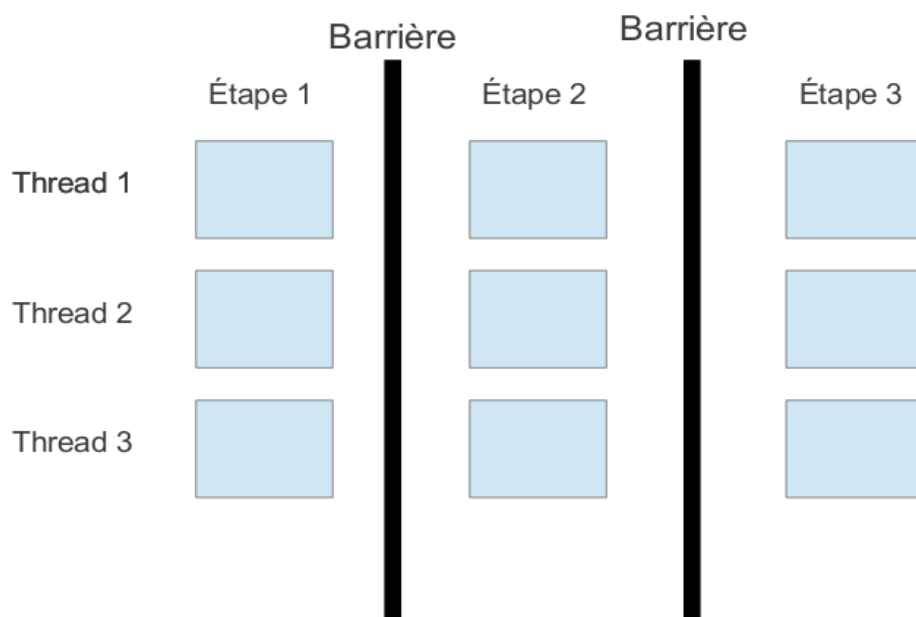
Le problème réside dans le fait que les threads doivent être synchronisés, c'est à dire qu'un thread doit être informé que les valeurs de ses voisins sont à jour et ne correspondent pas aux anciennes valeurs. En effet un thread (une case) serait capable d'être calculé jusqu'à la dernière étape alors que ses cases voisines n'y seraient pas encore.

Il est donc nécessaire de « faire attendre » le thread que tous les autres aient calculés leur nouvelle valeur.

Utilisation des barrières

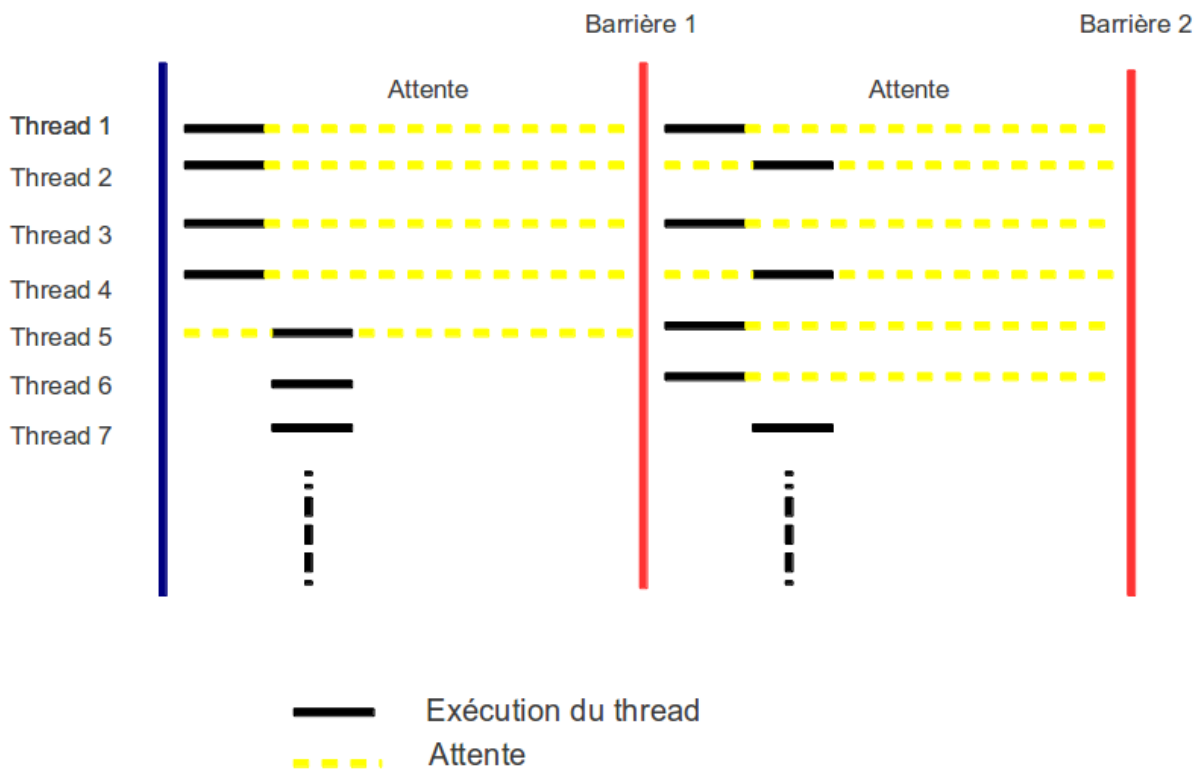
Afin d'informer les threads que tous les calculs ont été effectués, c'est à dire que toutes les cases de la grille ont été calculées, il est nécessaire d'utiliser deux compteurs. Ces deux compteurs sont initialisés à la valeur de la taille de la grille.

Le premier compteur indique que le thread peut commencer le traitement, le second indique qu'il termine le traitement. Ces compteurs forment des barrières que l'on ne peut franchir que lorsque tous les threads ont terminés leur traitement.



Représentation dans une architecture multi-processeur

Les tests ont été effectués sur une architecture 4 processeurs simulés.



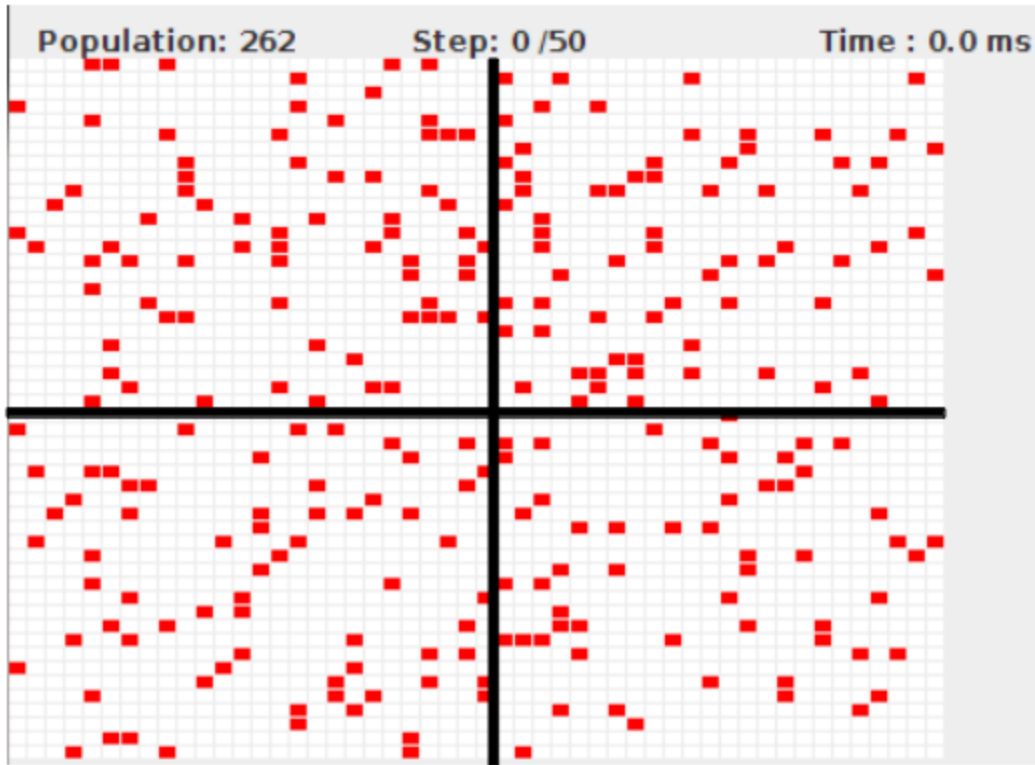
Division de la zone de jeux en 4

Algorithme

La zone de jeux est divisée en 4.

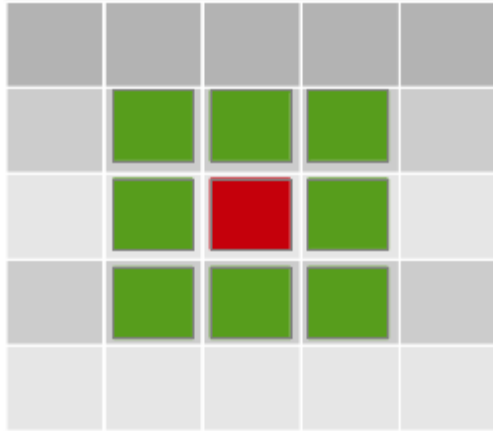
On crée 4 threads qui seront chargés de chaque partie de la zone. Tout ceci est géré par 4 barrières, une pour chaque zone.

Cette méthode est le mélange entre un calcul séquentiel et un calcul par thread. En fait un thread fait un calcul séquentiel sur une partie de la zone de jeux.



Algorithme des voisin

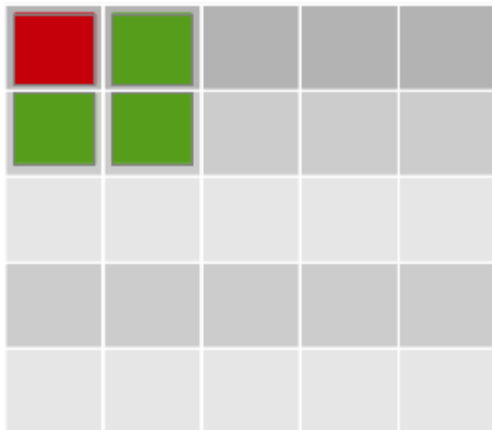
Introduction



Ceci constitue une amélioration de l'algorithme précédent, en effet, pour calculer la valeur de la case rouge, il suffit d'être sûr que les cases vertes (ses voisins), soient calculés. Chaque case est dirigé par un thread.

Ainsi à l'étape N, pour calculer l'étape N+1 de la case rouge, il faut que les valeurs des cases vertes soient connus et qu'il soit possible de dire que la valeur est valable.

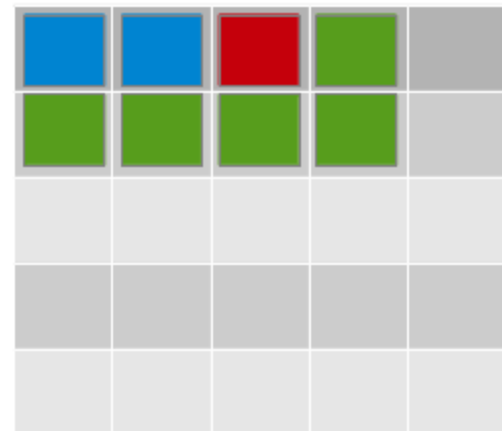
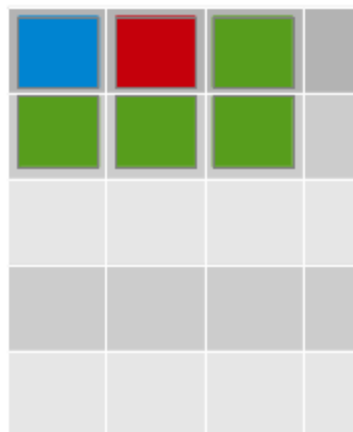
Explication par l'exemple (grille 5x5)



Voici la première itération, on cherche à calculer la valeur de la case rouge.

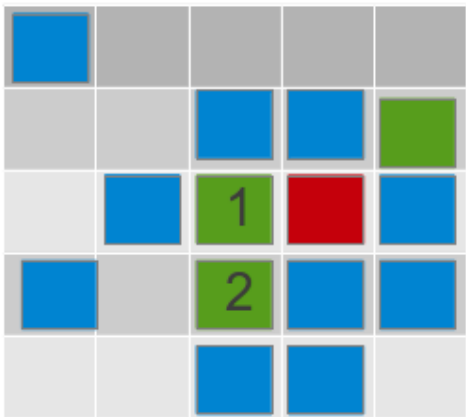
Mais pour calculer sa valeur, il faut que les valeurs des cases vertes soient connus. Pour calculer ces valeurs il faut que les valeurs de ces cases soient aussi connus.

Légende :
rouge : case en cour de calcul
vert : case l'étape N à connaître
bleue : case à l'étape N+1



Dans cette exemple, nous supposons que les threads s'exécutent séquentiellement.

Maintenant supposons que nous soyons à cette étape :



On remarque qu'il manque trois cases à calculé pour terminé le calcul de la case rouge.

Les deux cases vertes 1 et 2 doivent être connus.

Les tests

Nombre maximum de thread

Pour un ordinateur donné, et selon son état d'exécution, il ne peut créer qu'un nombre limité de thread.

Essayons d'en créer 40 000, on remarque qu'au maximum il peut en créer 33 050, ensuite survient un erreur Java :

```
Exception in thread "AWT-EventQueue-0" java.lang.OutOfMemoryError: unable to  
create new native thread  
    at java.lang.Thread.start0(Native Method)  
    at java.lang.Thread.start(Thread.java:640)  
    at java.awt.EventQueue.initDispatchThread(EventQueue.java:878)  
    at java.awt.EventDispatchThread.run(EventDispatchThread.java:153)
```