PAP

Projet: rapport2

4TIN804U

BERASATEGUY Tanguy, GOEDEFROIT Charles

Table des matières

1 ILP optimization (4.1)

On a fait les modifications :

Pour ssandPile_do_tile_opt() on a retiré les appels à table(out, i, j) pour passer par une varaible intermediaire result. Cette modification permet au compilateur de vectoriser car il peut maintenant facilement voir que les différentes lignes peuvent être calculés en parallels.

Nous avons modifié ces lignes :

```
int ssandPile_do_tile_opt(int x, int y, int width, int height)
    {
      int \ diff = 0;
      for (int i = y; i < y + height; i++)
        for (int j = x; j < x + width; j++)
           table(out, i, j) = table(in, i, j) % 4;
           int result = table(in, i, j) % 4;
           table(out, i, j) += table(in, i + 1, j) / 4;
10
           result += table(in, i + 1, j) / 4;
11
           table(out, i, j) += table(in, i - 1, j) / 4;
           result += table(in, i - 1, j) / 4;
           table(out, i, j) += table(in, i, j + 1) / 4;
           result += table(in, i, j + 1) / 4;
           table(out, i, j) += table(in, i, j - 1) / 4;
           result += table(in, i, j - 1) / 4;
           table(out, i, j) = result;
           if (table(out, i, j) >= 4)
             diff = 1;
           diff \mid = result >= 4;
21
22
23
      return diff;
24
25
```

Le code de la fonction final :

```
int ssandPile_do_tile_opt(int x, int y, int width, int height)
27
    {
28
      int diff = 0;
29
30
      for (int i = y; i < y + height; i++)
31
        for (int j = x; j < x + width; j++)
32
        ſ
33
          int result = table(in, i, j) % 4;
34
          result += table(in, i + 1, j) / 4;
35
          result += table(in, i - 1, j) / 4;
          result += table(in, i, j + 1) / 4;
          result += table(in, i, j - 1) / 4;
```

Nous avons verifié et on obtient le même résultats et le même nombre d'iterations (69190) avec la version par défaut et la version opt.

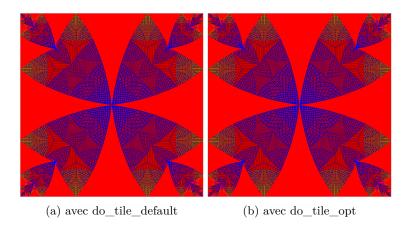


Figure 1 – Verification du résultats pour ssandPile

Le gain de performance est de 2.37 car $\frac{178812}{75408}$

Pour asandPile_do_tile_opt() on a retiré les appels à atable(i, j) pour passer par une variable intermédiaire result. Cette modification permet au compilateur de vectoriser car il peut maintenant facilement voir que les différentes lignes peuvent être calculés en parallele.

Nous avons modifié ces lignes :

```
int asandPile_do_tile_default(int x, int y, int width, int height)
      int change = 0;
      for (int i = y; i < y + height; i++)</pre>
        for (int j = x; j < x + width; j++)
           if (atable(i, j) >= 4)
           int result = atable(i, j);
           if (result >= 4)
10
          {
             result/=4;
11
              atable(i, j - 1) += atable(i, j) / 4;
12
              atable(i, j - 1) += result;
13
              atable(i, j + 1) += atable(i, j) / 4;
14
```

Le code de la fonction final :

```
int asandPile_do_tile_opt(int x, int y, int width, int height)
27
       int change = 0;
      for (int i = y; i < y + height; i++)</pre>
30
        for (int j = x; j < x + width; j++)
31
32
           int result = atable(i, j);
33
           if (result >= 4)
34
35
             result/=4;
36
             atable(i, j - 1) += result;
37
             atable(i, j + 1) += result;
38
             atable(i - 1, j) += result;
39
             atable(i + 1, j) += result;
40
             atable(i, j) \%=4;
41
             change = 1;
42
43
         }
44
45
       return change;
    }
46
```

Nous avons verifié et on obtient le même résultat et le même nombre d'iterations (34938) avec la version par défaut et la version opt.

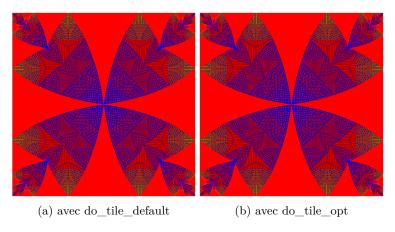
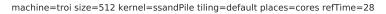
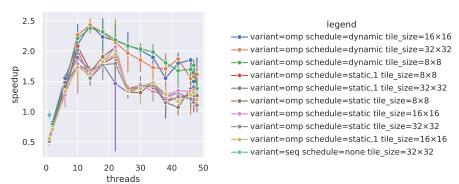


FIGURE 2 – Verification du résultats pour asandPile

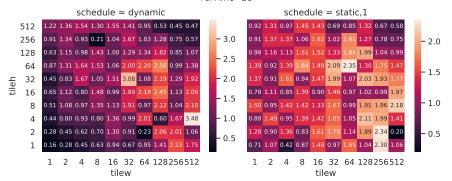
Le gain de performance est de 1.2 car $\frac{37990}{31405}$

OpenMP implementation of the synchronous version (4.2)





 $\label{lem:machine} \begin{tabular}{ll} machine=data size=512 threads=24 kernel=ssandPile variant=omp_tiled tiling=default places=cores \\ refTime=28 \end{tabular}$



3 OpenMP implementation of the asynchronous version (4.3)

Pour paralleliser avec asandPile_compute_omp_tiled, il a fallu créer 4 nids de boucles afin d'éviter les lectures/écritures concurentes. On a donc un nid de boucle pour les lignes et colonnes impaires, un pour les lignes impaires et colonnes paires, un pour les lignes paires et colonnes impaires, et un pour les lignes et colonnes paires.

Le code de la fonction final:

```
unsigned asandPile_compute_omp_tiled(unsigned nb_iter)
2
         for (unsigned it = 1; it <= nb_iter; it++)</pre>
3
4
             int change = 0;
5
6
             #pragma omp parallel for schedule(runtime) shared(change)
             for(int y=0; y<DIM; y+=2*TILE_H)</pre>
9
10
                 for (int x = y\%(TILE_H*2); x < DIM; x += TILE_W*2)
11
                 {
12
                      int localChange =
13
                          do_{tile}(x + (x == 0), y + (y == 0),
14
                              TILE_W - ((x + TILE_W == DIM) + (x == 0)),
15
                              TILE_H - ((y + TILE_H == DIM) + (y == 0)), omp_get_thread_num());
16
                      if (change == 0 && localChange != 0)
17
                      {
                          #pragma omp critical
19
                          change |= localChange;
20
                      }
                 }
             }
24
             //ROUGE
```

```
26
              {\it \#pragma~omp~parallel~for~schedule(runtime)~shared(change)}
              for(int y=0; y<DIM; y+=2*TILE_H)</pre>
27
                  for (int x = (y+TILE_H)\%(TILE_H*2); x < DIM; x += TILE_W*2)
                  {
                       int localChange =
                           do_{tile}(x + (x == 0), y + (y == 0),
                               TILE_W - ((x + TILE_W == DIM) + (x == 0)),
                               \label{eq:tile_hamiltonian} \mbox{TILE_H - ((y + TILE_H == DIM) + (y == 0)), omp_get_thread_num());}
34
                      if (change == 0 && localChange != 0)
35
                       {
36
                           #pragma omp critical
37
                           change |= localChange;
38
39
                  }
40
             }
41
42
              //VERT
43
              #pragma omp parallel for schedule(runtime) shared(change)
44
              for(int y=TILE_H; y<DIM; y+=2*TILE_H)</pre>
45
46
                  for (int x = y\%(TILE_H*2); x < DIM; x += TILE_W*2)
47
                  {
                       int localChange =
                           do_{tile(x + (x == 0), y + (y == 0),
                               TILE_W - ((x + TILE_W == DIM) + (x == 0)),
                               TILE_H - ((y + TILE_H == DIM) + (y == 0)), omp_get_thread_num());
                       if (change == 0 && localChange != 0)
                           #pragma omp critical
                           change |= localChange;
                  }
             }
59
60
             //NOIR
61
              #pragma omp parallel for schedule(runtime) shared(change)
62
             for(int y=TILE_H; y<DIM; y+=2*TILE_H)</pre>
63
                  for (int x = (y+TILE_H)\%(TILE_H*2); x < DIM; x += TILE_W*2)
65
                  {
66
                      int localChange =
67
                           do_{tile(x + (x == 0), y + (y == 0),
                               TILE_W - ((x + TILE_W == DIM) + (x == 0)),
                               \label{eq:tile_hamiltonian} \mbox{TILE\_H - ((y + TILE\_H == DIM) + (y == 0)), omp\_get\_thread\_num());}
                       if (change == 0 && localChange != 0)
                           #pragma omp critical
                           change |= localChange;
74
                      }
75
                  }
76
             }
77
```

```
78
79
    if (change == 0)
80
    return it;
81
}
82
    return 0;
83
}
```

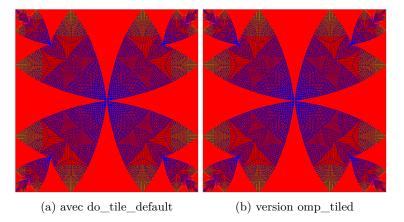


FIGURE 3 – Verification du résultats pour asandPile

Le gain de performance par rapport au séquentiel avec tuiles optimisées est de 1.98 car $\frac{30927.379}{15641.740}$

4 Lazy OpenMP implementations (4.4)

Pour la version asynchrone, nous avons repris la version précédente et ajouté deux tableaux servant successivement de lecture et d'écriture pour tester si les tuiles autour ont été modifiés à l'itération précédente.

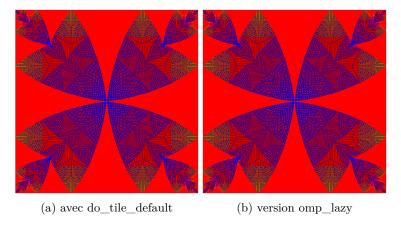


FIGURE 4 – Verification du résultats pour asandPile

Le gain de performance par rapport au séquentiel avec tuiles optimisées est de 1.35 car $\frac{30927.379}{22754.307}$