# Programmation Parallèle - Tas de sable abéliens Etape 3 (4.5 et 4.7.1)

Tarrieu Odrian, Corentin Drezen, Mouhamadou Mansour Gueye Mars/Avril 2024

### 1 Avant propos

On a réorganisé sandPile.c en plusieurs fichiers pour facilité notre lisibilité. On a fait ça avec plusieurs .h bien que l'on soit conscient que ce n'est pas moral de mettre des définitions dans les en-têtes.

On a donc dans le dossier kernel/c/:

ullet sandPile.c: seulement ILP Optimization

 $\bullet \ \ sandPile\_omp\_ssand.h: \textit{OpenMP synchronous version}$ 

 $\bullet \ \, \mathbf{sandPile\_omp\_asand.h} : \ \, \mathit{OpenMP} \ \, \mathit{asynchronous} \ \, \mathit{version} \\$ 

 $\bullet \ sandPile\_omp\_ssand.h: \textit{Lazy synchronous version} \\$ 

 $\bullet \ \, \mathbf{sandPile\_omp\_asand.h} : \mathit{Lazy} \ \, asynchronous \ \, version \\$ 

 $\bullet$  sandPile\_avx.h : Implementations AVX

#### 2 Fix lazy implementation

On a réussi a corriger notre version paresseuse synchrone qui ne fonctionnait pas au rendu précédent.

On a modifié une ligne de notre  $do\_tile$  optimisé pour que la version synchrone puisse prendre en compte le cas où la modification d'une tuile n'était pas détecté en vérifiant uniquement si une chute de sable allait avoir lieu à la prochaine itération:

```
int ssandPile_do_tile_lazy(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++)
      TYPE* cell_in = table_cell(TABLE, in, i, j);
     TYPE* cell_out = table_cell(TABLE, out, i, j);
      *cell_out = table(in, i, j) % 4
                 + (table(in, i, j - 1) / 4)
                 + (table(in, i, j + 1) / 4)
                 + (*(cell_in - DIM) / 4) // table(in, i - 1, j) / 4
                 + (*(cell_in + DIM) / 4); // table(in, i + 1, j) / 4
      if (*cell_in != *cell_out)/(*cell_out >= 4) modifié pour tuile stagnate
      {
        diff = 1;
      }
    }
 return diff;
}
```

Pour que la détection des tuiles stagnantes on avait simplement besoin d'un tableau booléen de taille double plutôt que de faire un premier passage et comparer la tuile courante.

De plus, il n'y avait pas nécessairement besoin d'essayer de vérifier la stagnation des tuiles voisines avant de marquer une tuile comme stagnante si à la réactivation d'une tuile on marque toutes ses voisines comme actives.

```
unsigned ssandPile_compute_lazy(unsigned nb_iter)

for (unsigned it = 1; it <= nb_iter; it++)

{</pre>
```

```
int change = 0;
5
      #pragma omp parallel for collapse(2) schedule(runtime) reduction(|:change)
6
        for (int y = 0; y < DIM; y += TILE_H)
          for (int x = 0; x < DIM; x += TILE_W)</pre>
          {
9
            if(is_steady(in, y, x) && is_steady(out, y, x)) continue;
10
11
            int diff = do_tile(x + (x == 0), y + (y == 0),
12
                         TILE_W - ((x + TILE_W == DIM) + (x == 0)),
13
                         TILE_H - ((y + TILE_H == DIM) + (y == 0)));
14
15
            change |= diff;
16
17
            if(diff == 0)// && (firstCheck | | has_active_neighbors(in, y, x)))//
18
            {
19
              #pragma omp atomic
20
              is_steady(in, y, x) |= true;
21
            }
22
            else
            {
24
              if (!(x == 0))
25
                is_steady(out, y, x - TILE_W) &= false;
26
              if (!(x + TILE_W == DIM))
28
                is_steady(out, y, x + TILE_W) &= false;
29
30
              if (!(y + TILE_H == DIM))
31
                is_steady(out, y + TILE_H, x) &= false;
32
33
              if (!(y == 0))
                is_steady(out, y - TILE_H, x) &= false;
35
            }
36
          }
37
        swap_tables();
39
        if (change == 0) return it;
40
41
     return 0;
43
```

Cependant une réactivation plus précise serait de réactiver uniquement les tuiles avec en bordure une tuile voisine avec du sable qui va s'écrouler.

On a donc aussi essayé de de réaliser une version comme cela (*lazy1*) en se s'appuyant sur les informations de *do\_tile* mais elle s'avère plus coûteuse comme on fait des comparaison pour chaque pixels.

On observe néanmoins une nette amélioration des performance avec l'option *spirals* et il serait peut être possible de réduire le coût de détection en s'aidant d'un tableau enregistrant plus d'informations pour chaque tuiles.

Plus tard, on a découvert un bug de calcul de d'addresse de notre **lazy** pour les tuiles rectangulaire de hauteur 1 < x < DIM/4 et de largeur DIM. Il n'est pas en lien avec notre implementation AVX car il peut se produire sans.

## 3 Fix bug async parallelisation

Le bug de notre version asynchrone mentionné dans le rapport précédant venait de la non prise en charge de tuiles rectangulaire de longueur égale à l'image.

Comme on découpait notre image en tuiles d'un damier cela posait problème.

#### 4 AVX implementation - synchrone

On a d'abord essayer de faire une 'traduction' fidèle à notre  $do_-tile$  synchrone en utilisant des vecteurs de 256 bits.

```
int ssandPile_do_tile_avx_256(int x, int y, int width, int height)
 int diff = 0:
 const __m256i THREE_VEC = _mm256_set1_epi32(3);
 for (int i = y; i < y + height; i++)
    for (int j = x; j < x + width; j += AVX_VEC_SIZE_FLOAT) {
      __m256i cell_in, cell_out, cell_left, cell_right, cell_top, cell_bottom;
      cell_in = _mm256_loadu_si256 ((__m256i *)&table(in, i, j));
      cell_out = _mm256_loadu_si256 ((__m256i *)&table(out, i, j));
      cell_left = _mm256_loadu_si256 ((__m256i *)&table(in, i, j - 1));
      cell_right = _mm256_loadu_si256 ((__m256i *)&table(in, i, j + 1));
      cell\_top = \_mm256\_loadu\_si256 ((\__m256i *)\&table(in, i + 1, j));
      cell_bottom = _mm256_loadu_si256 ((__m256i *)&table(in, i - 1, j));
      //cell_out = cell_in % 4 (= &3):
      cell_out = _mm256_and_si256(cell_in, THREE_VEC);
      // neighbors /4 (= >>2):
      cell_left = _mm256_srli_epi32(cell_left, 2);
      cell_right = _mm256_srli_epi32(cell_right, 2);
      cell_top = _mm256_srli_epi32(cell_top, 2);
      cell_bottom = _mm256_srli_epi32(cell_bottom, 2);
      // cell_out += neighbors / 4 :
      cell_out = _mm256_add_epi32(cell_out, cell_left);
      cell_out = _mm256_add_epi32(cell_out, cell_right);
      cell_out = _mm256_add_epi32(cell_out, cell_top);
      cell_out = _mm256_add_epi32(cell_out, cell_bottom);
      _mm256_storeu_si256((__m256i *)&table(out, i, j), cell_out);
      ///diff = cell_in != cell_out :
       _mmask8 mask = _mm256_cmpneq_epu32_mask(cell_in, cell_out);// cell_in != cell_out : O modif -> 00000000 (a
      diff = (int)mask; //__mmask8 = uint_8
 return diff;
```

On l'a ensuite adapté à des vecteurs de 512 bits. On a à première vue pas observé de réel différence de performance mais voici une expérience met en lumière l'avantage d'utiliser des plus grand vecteurs:

machine=westly size=512 kernel=ssandPile variant=omp\_tiled iterations=5000 schedule=static places=cores label=line refTime=1763 (386 exp.)

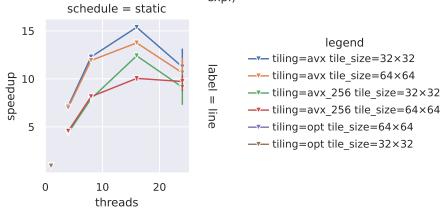


Figure 1: avx512(appelée 'avx') vs avx256

Pour nous faciliter la tache on a d'abord fait géré le traitement des bords par un *compute* dédié et il nous a semblé que seule le bord droit nécessitait d'être traité différemment comme le problème semblait apparaître à l'itération 14 sur le bords droit et se propagé ensuite au reste de l'image.

On suppose que problème venait du fait que lors du calcul des derniers pixels du dernier vecteur on lisait les pixels du bords que l'on ne lit pas d'habitude.

Pour régler cela en instruction avx on a conditionné l'addition qui dépend du pixel droit lorsqu'il s'agit d'une tuile en bordure droite à l'aide d'un masque et de l'instruction <code>\_mask\_add\_epi32</code> qui pour chaque epi32 du vecteur additionne deux arguments si mask[i] est vrai et l'assigne à la valeur d'un autre argument sinon.



On a trouvé que pour des vecteurs de 256 bits, le masque ci-dessus permettait d'ignorer les deux dernier éléments du vecteur pour l'addition. Cepandant on aurait pu penser que le sens de la représentation des éléments du vecteur était inversé et qu'il fallait ignorer seulement le dernier epi32.

```
int diff = 0:
   const __m512i THREE_VEC = _mm512_set1_epi32(3);
   for (int i = y; i < y + height; i++)
        for (in j = x; j < x + width; j += AVX512_VEC_SIZE_FLOAT) // Utilisation de pas de 16 pour AVX-512
            \label{eq:m512icell_in} $$ $$ _m512_loadu_si512((__m512i *)\&table(in, i, j)); $$
            __m512i cell_out = _mm512_loadu_si512((__m512i *)&table(out, i, j));
            __m512i cell_left = _mm512_loadu_si512((__m512i *)&table(in, i, j - 1));
            __m512i cell_right = _mm512_loadu_si512((__m512i *)&table(in, i, j + 1));
            __m512i cell_top = _mm512_loadu_si512((__m512i *)&table(in, i + 1, j));
            __m512i cell_bottom = _mm512_loadu_si512((__m512i *)&table(in, i - 1, j));
            // Calcul de cell_out = cell_in % 4 (= &3)
            cell_out = _mm512_and_epi32(cell_in, THREE_VEC);
            // + neighbors / 4
            cell_out = _mm512_add_epi32(cell_out, _mm512_srli_epi32(cell_left, 2));
            cell_out = _mm512_add_epi32(cell_out, _mm512_srli_epi32(cell_top, 2));
            cell_out = _mm512_add_epi32(cell_out, _mm512_srli_epi32(cell_bottom, 2));
            if(j != DIM - AVX512_VEC_SIZE_FLOAT)
              cell_out = _mm512_add_epi32(cell_out, _mm512_srli_epi32(cell_right, 2));
            }
            else
            {
              cell_out = _mm512_mask_add_epi32( cell_out, 0x3FFF, cell_out, _mm512_srli_epi32(cell_right, 2));
            // Stockage du résultat
            _mm512_storeu_si512((__m512i *)&table(out, i, j), cell_out);
            // Comparaison de cell_in et cell_out pour détecter les modifications
            __mmask16 mask = _mm512_cmpneq_epu32_mask(cell_in, cell_out);
            diff = mask; //0 si cell_in != cell_out
        }
   }
   return diff:
}
```

En combinant ce masque à un masque qui vérifie que l'on se trouve sur la dernière tuile, on peut gérer le bord droit sans *\_compute* dédié et aussi sans *if* qui pourrait gêner le compilateur.

int ssandPile\_do\_tile\_avx(int x, int y, int width, int height)

On finalement utilisé un  $\_blend\_$  pour réaliser cela (on a penser à utiliser  $\_kand$ ):

```
int ssandPile_do_tile_avx(int x, int y, int width, int height)
   unsigned diff = 0;
   const __m512i THREE_VEC = _mm512_set1_epi32(3);
   const __m512i LAST_VEC_J = _mm512_set1_epi32(DIM - AVX512_VEC_SIZE_FLOAT);
   for (int i = y; i < y + height; i++)
        for (int j = x; j < x + width; j += AVX512_VEC_SIZE_FLOAT) // Utilisation de pas de 16 pour AVX-512
            __m512i cell_in = _mm512_loadu_si512((__m512i *)&table(in, i, j));
            __m512i cell_out = _mm512_loadu_si512((__m512i *)&table(out, i, j));
            __m512i cell_left = _mm512_loadu_si512((__m512i *)&table(in, i, j - 1));
            __m512i cell_right = _mm512_loadu_si512((__m512i *)&table(in, i, j + 1));
            __m512i cell_top = _mm512_loadu_si512((__m512i *)&table(in, i + 1, j));
            __m512i cell_bottom = _mm512_loadu_si512((__m512i *)&table(in, i - 1, j));
            // Calcul de cell_out = cell_in \% 4 (= \mbox{\&3}) + neighbors / 4
            cell_out = _mm512_and_epi32(cell_in, THREE_VEC);
            cell_out = _mm512_add_epi32(cell_out, _mm512_srli_epi32(cell_top, 2));
            cell_out = _mm512_add_epi32(cell_out, _mm512_srli_epi32(cell_bottom, 2));
            cell_out = _mm512_add_epi32(cell_out, _mm512_srli_epi32(cell_left, 2));
            const __m512i J_VEC = _mm512_set1_epi32(j);
            // = if(j != DIM - AVX512\_VEC\_SIZE\_FLOAT) :
            __mmask16 mask_last = _mm512_cmpeq_epu32_mask(J_VEC, LAST_VEC_J);
            __m512i regular = _mm512_add_epi32(cell_out, _mm512_srli_epi32(cell_right, 2));//if
            __m512i last_tile_case = _mm512_mask_add_epi32(cell_out,
                                                                                           //else
                                                             cell out.
                                                             _mm512_srli_epi32(cell_right, 2));
            cell_out = _mm512_mask_blend_epi32(mask_last, regular, last_tile_case);
            // Stockage du résultat
            _mm512_storeu_si512((__m512i *)&table(out, i, j), cell_out);
            // Comparaison de cell_in et cell_out pour détecter les modifications
            __mmask16 mask = _mm512_cmpneq_epu32_mask(cell_in, cell_out);
            diff |= mask;
        }
   }
   return diff;
}
```

Il semble que seulement les tuiles carrés multiples de 512 ou 256 ou les tuiles tel que  $TILE\_H * TILE\_W = nb\_bits(VEC)$  fonctionnent avec nos version SIMD. On suppose que cela est normal, qu'autrement les pixels ne sont pas lus aux bonnes addresses comme on en traite  $\_VEC\_SIZE\_$  chacun à chaque tour de boucle.

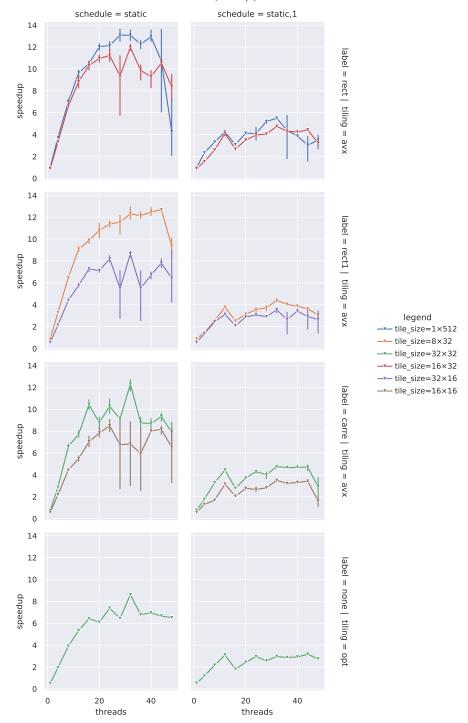


Figure 2: Comparaisons des tuiles & compatibles à défaut d'un heatmap

machine=miro size=2048 kernel=ssandPile variant=lazy1 tiling=avx\_spirals iterations=1000 places=cores label=omp\_tiled arg=spirals refTime=232 tile\_size=16×16 (52 exp.)

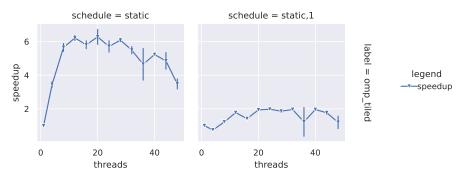


Figure 3: Speedup ssandPile Spiral AVX 2048 16x16

Pour l'évaluation 2048 sur le calcule du modèle spiral avec la version synchrone SIMD, on a réutilisé notre *lazy1* qui était plus performant avec spirals mais qui nécessitait un do\_tile différent qui réactives les tuiles (ce qui n'est pas sensé être aussi performant que dans le compute en temps normal). On a donc retranscrit un do\_tile\_ avx correspondant. Cepandant on a a pas encore supprimé les *ifs* qui font des divergence qui freine la vectorisation.

Nous avons remarqué que toutes les tailles de tuile autres de 16x16 ne fonctionnent pas. Peut être parce que nos vecteurs contienent 16 valeurs. Nous avons donc réalisé un speedup avec le tuilage 16x16, et nous avons remarqué un pic à 20 threads.

En testant avec 17, 18 et 19 thread, nous avons déduis que le meilleur nombre de thread est 18.

On observe que les traces possèdent une taille homogène ce qui montre l'activité homogène de tout les threads l'éxécution du test. (figure 4)

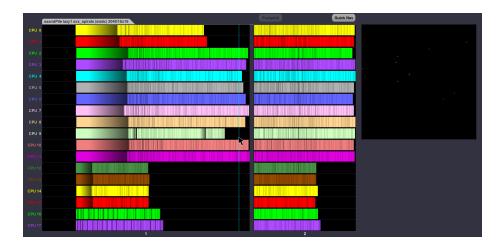


Figure 4: Traces ssandPile Spiral AVX 2048 16x16

## 5 AVX implementation - asynchrone

Pour la version asynchrone on a essayé de faire comme dans l'énoncé mais on a pas réussi à résoudre le problème du bord droit sans avoir recours à la version non SIMD.

Il y a un problème de synchronization qui ne vient pas de notre implémentation SIMD mais de notre parallélisation de la fonction asand\_compute\_omp. Car c'est probable qu'en utilisant un damier cela pose problème pour la vectorisation avec les pixels traités qui se retrouvent non-alignés par rapport aux différents vecteurs.

Ainsi pour le sand Check 512 il peut arriver, rarement qu'il y ai un bug de synchronisation qui est moins courant avec un nombre de threads  $\leq 4$ 

On a pas factorisé les  $\_load_-$  et  $\_stores_-$ , on suppose que l'on pourrait accumuler les atable[i][j - 1] et atable[i][j + 1].

```
int asandPile_do_tile_avx(int x, int y, int width, int height)
 if((x == AVX512_VEC_SIZE_FLOAT) || (x == DIM - AVX512_VEC_SIZE_FLOAT)
 | | (y == AVX512\_VEC\_SIZE\_FLOAT) | | (y == DIM - AVX512\_VEC\_SIZE\_FLOAT)) 
   return asandPile_do_tile_opt1(x, y, width, height);
 unsigned diff = 0;
 const __m512i THREE_VEC = _mm512_set1_epi32(3);
 const __m512i ZERO_VEC = _mm512_set1_epi32(0);
 //TYPE* ptr = atable_cell(TABLE, y - 1, x);
 /\!/\!\#pragma\ omp\ simd\ collapse(2)\ reduction(|:diff)\ safelen(AVX512\_VEC\_SIZE\_FLOAT*5)\ a ligned(ptr:32*5)//\ private(Dkappa) = (2.5)
 for (int i = y; i < y + height; i++){
   for (int j = x; j < x + width; j += AVX512_VEC_SIZE_FLOAT)
      __m512i cells = _mm512_loadu_si512((__m512i *)&atable(i, j));
      __m512i last_cells = cells;
      __m512i cells_top = _mm512_loadu_si512 ((__m256i *)&atable(i + 1, j));
      __m512i cells_bottom = _mm512_loadu_si512((__m256i *)&atable(i - 1, j));
      _{m512i} D = _{mm512} srli_{epi32}(cells, 2);
      // %4 + D<<1 +D>>1 :
      cells = _mm512_and_epi32(cells, THREE_VEC);
      // >> 1 (plus rapide avec mask ici)
      cells = _mm512_add_epi32(cells, _mm512_mask_alignr_epi32(ZERO_VEC, 0x7FFF, ZERO_VEC, D, 1));
      // << 1
      cells = _mm512_add_epi32(cells, _mm512_alignr_epi32(D, ZERO_VEC, AVX512_VEC_SIZE_FLOAT - 1));
      cells_top = _mm512_add_epi32(cells_top, D);
      cells_bottom = _mm512_add_epi32(cells_bottom, D);
     TYPE Dk[16] = \{ 0 \};
      _mm512_storeu_epi32(&Dk, D);
      //T_{j-1}, i += D[0]:
      atable(i, j - 1) += Dk[0];
      //T_{j+1+k}, i += D[k] :
      atable(i, j + AVX512_VEC_SIZE_FLOAT) += Dk[AVX512_VEC_SIZE_FLOAT - 1];
      _mm512_storeu_si512((__m512i *)&atable(i - 1, j), cells_bottom);
      _mm512_storeu_si512((__m512i *)&atable(i + 1, j), cells_top);
       _mmask16 mask = _mm512_cmpneq_epu32_mask(cells, last_cells);
     diff |= mask;
 }
 return diff;
```

Pour le sandCheck "8192 -a alea -k asandPile" on a décider d'utiliser ssand-

Pile car on sait que cette operation cera plus rapide avec une implementation paresseuse mais notre lazy asynchrone ne fonctionne pas en plus d'être basé sur une parralelisation incompatible avec la vectorization SIMD.

# 6 OpenCL Implementation

Voici le code de notre implémentation. Nous obtenons environs un temps de 368.5ms. L'implémentation OpenCL est significativement plus rapide que l'implémentation AVX.