

CentraleSupélec  

Mineure CalHauI

L'essentiel d'OpenMP

Stéphane Vialle

 universit  Paris-Saclay Sciences et technologies de l'information et de la communication (STIC)
 

Stephane.Vialle@centralesupelec.fr
<http://www.metz.supelec.fr/~vialle>

CentraleSupélec

Programmation OpenMP (par partage de m moire)

1. Principes d'OpenMP
2. D tails de syntaxe et de s mantique
3. Optimisations
4. Exemples de parall lisation
5. Bilan d'OpenMP
6. Mesures et repr sentation de performances

CentraleSupélec

Programmation OpenMP - principes

Principes de base

D velopper un code s quentiel :

- conception
- implantation
- mise au point

```
Initialisation();
for (i=0; i<N; i++)
    Calcul(i);
Autre_calcul();
```

↓

Ajouter des directives de compilation parall les

- **parall lisation incr mentale**
- peu de code suppl mentaire
- limit  au parall lisme pr sent dans le code initial

Exemple utilisant une « directive » OpenMP

```
#include <omp.h>
Initialisation();
#pragma omp parallel for private(i)
for (i=0; i<N; i++)
    Calcul(i);
Autre_calcul();
```

Programmation OpenMP - principes

Principes de base

OpenMP : basé sur des *threads* et soumis aux mêmes limites

Exploite une mémoire partagée, mais :

- pb de synchronisation
- pb de contention
- pb de *false sharing*

→ Utiliser OpenMP facilite (souvent) l'implantation, mais ne dispense pas de résoudre les problèmes d'algorithmique parallèle en mémoire partagée.

Programmation OpenMP - principes

Régions parallèles

```
main() {
  .....
  #pragma omp parallel
  {
    .....
  }
  .....
}
```

Ex sur une machine à 3 cœurs (!!):

- Création et destruction de 3 threads en début et fin d'une région parallèle
- « Join » (synchro) automatique sur la mort des 3 threads en sortie de région parallèle
- Syntaxe très simple et concise

Programmation OpenMP - principes

Ctrl du parallélisme par directives

```
main() {
  .....
  #pragma omp parallel
  {
    #pragma omp for private(i)
    for (i=0; i<N; i++){
      .....
    }
    #pragma omp single
    { ..... }
    #pragma omp critical
    { ..... }
    .....
    #pragma omp barrier
    .....
  }
  .....
}
```

CentralesSupélec Programmation OpenMP - principes

Ctrl du parallélisme par directives

```

main() {
    .....
    #pragma omp parallel région parallèle
    {
        .....
        #pragma omp sections
        {
            #pragma omp section
            { ..... }
        }
        #pragma omp section
        { ..... }
    }
    .....
}

```

Code seq.

Code répliqué

Calculs répartis de natures différentes

Code répliqué

Code seq.

CentralesSupélec Programmation OpenMP - principes

Ctrl du parallélisme par directives

```

main() {
    .....
    #pragma omp parallel région parallèle
    {
        #pragma omp sections
        {
            #pragma omp section
            for (...) {
                #pragma omp task
                { ..... }
            }
        }
        #pragma omp single
        for (...) {
            #pragma omp task
            { ..... }
        }
    }
    .....
}

```

Code seq.

threads tasks

Calculs répartis : ensemble de « tâches » traitées au mieux par un ensemble de threads

Code seq.

CentralesSupélec Programmation OpenMP - principes

Ctrl explicite du parallélisme

Parallélisation d'un appel de fonction séquentielle :

```

main() {
    f_lib(0, N, SharedTable);
    .....
}

```

Code parallèle

```

main() {
    .....
    #pragma omp parallel
    {
        f_lib(N/omp_get_num_threads()*
            omp_get_thread_num(),
            N/omp_get_num_threads()*
            (omp_get_thread_num()+1),
            SharedTable);
    }
    .....
}

```

Code séquentiel

// Borne inférieure
// Borne supérieure
// (exclue)
// Table à traiter

→ code répliqué MAIS avec des paramètres spécifiques à chaque thread

Rmq : il faut que le code de la fonction soit « ré-entrant »

CentralesSupélec

Programmation OpenMP - principes

Ctrl explicite du parallélisme

```

main() {
    .....
    #pragma omp parallel
    {
        switch (omp_get_thread_num()) {
        case 0 :
            ..... // calcul sur
            break; // le GPU
        default :
            ..... // calcul sur
            break; // les cœurs CPU
        }
    }
    .....
}

```

Hyp : 3 threads OpenMP créés sur une machine à 3 cœurs CPU...

...et l'un des cœurs CPU est dédié au pilotage du GPU

Faire accomplir au thread 0 (qui existe toujours) une tâche spéciale

Ex : pilotage d'un GPU et calculs sur les autres cœurs CPU...
recouvrement d'IO et de calculs sur les autres cœurs CPU...

CentralesSupélec

Programmation OpenMP - principes

Région parallèles de directives orphelines

```

main() {
    int i, j;
    #pragma omp parallel
    {
        #pragma omp for private(i)
        for (i=0; i<N; i++)
        .....
        #pragma omp for private(j)
        for (j=0; j<Q; j++)
        .....
    }
}

```

Région parallèle explicite

Région parallèle d'une directive « orpheline »

```

main() {
    int i, j;
    #pragma omp parallel for private(i)
    for (i=0; i<N; i++)
    .....
    #pragma omp parallel for private(j)
    for (j=0; j<Q; j++)
    .....
}

```

Directive orpheline :

- plus simple, plus compacte,
- amène sa propre **région parallèle minimale**,
- provoque la création et la mort automatique de threads à chaque exécution (possible pb de perf, voir plus loin)...

CentralesSupélec

Programmation OpenMP (par partage de mémoire)

1. Principes d'OpenMP
2. Détails de syntaxe et de sémantique
3. Optimisations
4. Exemples de parallélisation
5. Bilan d'OpenMP
6. Mesures et représentation de performances

CentraleSupélec Programmation OpenMP - principes

Parallel for

```
main() {
  .....
  #pragma omp parallel
  {
    .....
    #pragma omp for private(i)
    for (i=0; i<N; i++){
      .....
    }
    .....
  }
  .....
}
```

OpenMP peut paralléliser des boucles de calculs **ssi les itérations sont indépendantes**.

Sinon, l'algorithme n'est pas parallélisable, et il faut en changer !

Algorithme et code séquentiels

```
for (i = 1; i < N; i++) {
  tab[i] = 1 + (tab[i-1])2
}
```

Algorithme et code parallélisables

```
for (i = 1; i < N; i++) {
  tab2[i] = 1 + (tab1[i-1])2
}
```

CentraleSupélec Programmation OpenMP - principes

Parallel for

Création de variables privées aux threads : clause « private »

```
#define N 1000
double Tab1[N], Tab2[N];
main() {
  int i;
  double alpha = 2.0;
  .....
  #pragma omp parallel for private(i)
  shared(Tab1,Tab2) \
  shared(alpha)
  for (i = 0; i < N; i++) {
    double coef; // var locale (privée)
    coef = pow(Tab1[i], alpha);
    Tab2[i] *= coef;
  }
}
```

Les compteurs de boucles déclarés en amont des boucles des threads doivent être transformés en variables privées.

Rmq : fait par le compilateur en théorie...

CentraleSupélec Programmation OpenMP - principes

Parallel for

Création de variables privées aux threads : def. de variables locales

```
#define N 1000
double Tab1[N], Tab2[N];
main() {
  double alpha = 2.0;
  .....
  #pragma omp parallel for shared(Tab1,Tab2) \
  shared(alpha)
  for (int i = 0; i < N; i++) {
    double coef; // var locale : privée
    coef = pow(Tab1[i], alpha);
    Tab2[i] *= coef;
  }
}
```

Les compteurs de boucles déclarés dans les boucles sont automatiquement privés à chaque thread

CentralesSupélec Programmation OpenMP - principes

Parallel for

Propagation de valeur aux variables privées : clause « firstprivate »

<pre>#define N 1000 double Tab[2][N]; main() { int i, c; int idx = 0; double a = 2.0; #pragma omp parallel private(i,c,idx) shared(Tab) shared(a) { idx = 0; // NE PAS OUBLIER for (c = 0; c < NbC; c++){ #pragma omp for for (i = 0; i < N; i++){ double coef = pow(Tab[idx][i],a); Tab[1-idx][i] *= coef; } idx = 1 - idx; } printf("%d",idx); // → 0 } }</pre>	<pre>#define N 1000 double Tab[2][N]; main() { int i, c; int idx = 0; double a = 2.0; #pragma omp parallel private(i,c) firstprivate(idx) shared(Tab) shared(a) { for (c = 0; c < NbC; c++){ #pragma omp for for (i = 0; i < N; i++){ double coef = pow(Tab[idx][i],a); Tab[1-idx][i] *= coef; } idx = 1 - idx; } printf("%d",idx); // → 0 } }</pre> <p style="text-align: right; font-size: small;">Voir aussi « lastprivate »</p>
---	---

CentralesSupélec Programmation OpenMP - principes

Parallel reduce

Def : une « réduction » passe d'un vecteur de dimension n à un vecteur de dimension m ($< n$). Ex : un vecteur \rightarrow un scalaire.

Le « parallel for » d'OpenMP permet aussi de faire des réductions :

<pre>double x[N], y[N]; double Sx = 0.0, Sy = 0.0; double MoyX, MoyY; int i; #pragma omp parallel for private(i) shared(x, y) reduction(+: Sx, Sy) for (i = 0; i < N; i++) { Sx = Sx + x[i]; // local Sx Sy = Sy + y[i]; // local Sy } // global Sx = sum of all local Sx (idem Sy) MoyX = Sx/N; // global Sx MoyY = Sy/N; // global Sy</pre>	<p style="font-size: small; color: green;">Cohérence de l'opérateur et des opérations : à la charge du développeur</p>
---	--

CentralesSupélec Programmation OpenMP - principes

Contrôle de l'ampleur du parallélisme

Par défaut OpenMP *inonde* le nœud : un thread par cœur logique !
Mais on peut spécifier le nbr de threads créés

Sol 1 : spécifier le nbr de threads à chaque entrée en région parallèle

<pre>#pragma omp parallel num_threads(10) { } #pragma omp parallel for num_threads(10) for #pragma omp parallel for num_threads(2) for ...</pre>	<p style="font-size: small; color: red;">Impose le nombre de threads créés juste sur une portion de code OpenMP</p> <p style="font-size: small; color: red;">Commande à re-spécifier à chaque région parallèle (non robuste)</p>
--	---

CentraleSupélec Programmation OpenMP - principes

Contrôle de l'ampleur du parallélisme

Par défaut OpenMP *inonde* le nœud : un thread par cœur logique !
Mais on peut spécifier le nbr de threads créés

Sol 2 : spécifier le nbr de threads jusqu'à une nouvelle spécification

```

omp_set_num_threads(10);
#pragma omp parallel {
  .....
}
.....
#pragma omp parallel for
for ...
.....
omp_set_num_threads(2);
#pragma omp parallel for
for ...

```

Impose le nombre de threads pour tout le reste du programme

Mais une nouvelle spécification efface la précédente

CentraleSupélec Programmation OpenMP - principes

Contrôle de l'ampleur du parallélisme

Par défaut OpenMP *inonde* le nœud : un thread par cœur logique !
Mais on peut spécifier le nbr de threads créés

Sol 3 : les deux types de spécifications sont compatibles

```

omp_set_num_threads(10);
#pragma omp parallel {
  .....
}
.....
#pragma omp parallel for
for ...
.....
#pragma omp parallel for num_threads(2)
for ...

```

Impose le nombre de threads pour tout le reste du programme

Mais une nouvelle spécification efface la précédente

CentraleSupélec Programmation OpenMP - principes

Qu'imprime ce programme ?

```

omp_set_num_threads(10);
printf("Thread %d/%d\n",
      omp_get_thread_num(),
      omp_get_num_threads());

#pragma omp parallel num_threads(2)
{
  printf("Thread %d/%d\n",
        omp_get_thread_num(),
        omp_get_num_threads());

  #pragma omp for private(i,j)
  for (i = 0; i < 4; i++)
    for (j = 0; j < 2; j++)
      print("%d-%d-%d\n",
            omp_get_thread_num(), i, j);
}

printf("Thread %d/%d\n",
      omp_get_thread_num(),
      omp_get_num_threads());

```

Thread 0/1

Thread 0/2 Thread 1/2
ou bien

Thread 1/2 Thread 0/2

<i>th = 0 :</i>	<i>th = 1</i>
0-0-0	1-2-0
0-0-1	1-2-1
0-1-0	1-3-0
0-1-1	1-3-1

Thread 0/1

CentralesSupélec Programmation OpenMP - principes

Mesure du temps écoulé

```

start = omp_get_wtime();
#pragma omp parallel \
    private (cycle, i, j)
{
    ..... // PARALLEL COMPUTATIONS
}
finish = omp_get_wtime();
duration = finish - start;
gigaflops = NbrOPs/duration/1E9;
.....

```

Début de la mesure du temps

Fin de la mesure de temps

Déduction de la vitesse de calcul

`omp_get_wtime()` :

- Portable sous Linux et Windows
- Mesure le temps qui passe (le « wall clock »)
- Est assez précise
- Est très facile à utiliser

CentralesSupélec Programmation OpenMP - principes

Synchronisation par « locks » explicites

Exemple d'utilisation des fonctions d'OpenMP :

```

int compteur = 0;
omp_lock_t Lock;
omp_init_lock(&Lock);
#pragma omp parallel
{
    .....
    omp_set_lock(&Lock);
    compteur++ // accès à une rsrc critique
    omp_unset_lock(&Lock);
    .....
}
omp_destroy_lock(&Lock);

```

Déclaration d'un verrou

Initialisation du verrou

Utilisation du verrou

Libération du verrou

Permet de réaliser une synchronisation par verrous, qui est portable entre Windows et Linux.

CentralesSupélec Programmation OpenMP - principes

Fonctions disponibles en OpenMP

Execution Environment Functions

```

omp_set_num_threads
omp_get_num_threads
omp_get_max_threads
omp_get_thread_num
omp_get_num_procs

```

```

omp_in_parallel
omp_set_dynamic
omp_get_dynamic
omp_set_nested
omp_get_nested

```

Lock Functions

```

omp_init_nest_lock
omp_destroy_nest_lock
omp_set_nest_lock
omp_unset_nest_lock
omp_test_nest_lock

```

```

omp_init_lock
omp_destroy_lock
omp_set_lock
omp_unset_lock
omp_test_lock

```

Timing Routines

```

omp_get_wtime
omp_get_wtick

```

CentraleSupélec

Programmation OpenMP - principes

Evolution d'OpenMP

OpenMP-1 vs OpenMP-2 (ou 2.5 ou 3.1 ou 4.0)

OpenMP-1.0	OpenMP-2.0	OpenMP-2.5
- 1998	- 2002	
- Régions parallèles	- Régions parallèles	
- Parallèle for	- Parallèle for	
- Parallèle sections	- Parallèle sections	
avec des « options »	... nouvelles « options »	
- Peu de composition possible des directives	- Beaucoup de compositions possibles des directives	
- Simple	- Deviens plus compliqué !	

OpenMP-3.1
OpenMP-4.0

De plus en plus de fonctionnalités ...

Evolution de la documentation de l'API :

OpenMP-1.0	OpenMP-2.0	OpenMP-2.5	OpenMP-3.0	OpenMP-3.1	OpenMP-4.0
1998	2002	2005	2008	2011	2012
85p	106p	250p	326p	354p	380p

OpenMP utilisé au maximum est-il plus simple que les P-Threads ?

CentraleSupélec

Programmation OpenMP (par partage de mémoire)

1. Principes d'OpenMP
2. Détails de syntaxe et de sémantique
3. Optimisations
4. Exemples de parallélisation
5. Bilan d'OpenMP
6. Mesures et représentation de performances

CentraleSupélec

Programmation OpenMP - principes

Réutilisation des threads

Définition d'une région parallèle qui évite de re-créeer les threads

```

main() {
    .....
    for (c = 0; c < NbCycle; c++) {
        #pragma omp parallel for private(i)
        for (i = 0; i < N; i++)
        .....
    }
    .....
}

```

```

main() {
    #pragma omp parallel private(c)
    {
        for (c = 0; c < NbCycle; c++) {
            #pragma omp for private(i)
            for (i = 0; i < N; i++)
            .....
        }
    }
    .....
}

```

CentralesSupélec
 Programmation OpenMP - principes

Suppression des synchro inutiles

Suppression de barrières de synchronisation systématiques :

```
#pragma omp sections nowait
#pragma omp for nowait
```

Par défaut : un `wait` est présent à la fin de chaque directive OpenMP

On peut l'enlever (`nowait`) :

- si les threads n'ont pas besoin d'être resynchronisés à cet endroit du code !
- si il y a matière à gagner du temps : enchaîner avec des calculs de tailles différentes et espérer gagner au final

CentralesSupélec
 Programmation OpenMP - principes

Optimisation de l'ampleur du parallélisme

Eviter les créations de threads inutiles :

1 - Limitation au nombre de tâches à exécuter (< nbr de rsrcs)

```
..... // code séquentiel
omp_set_num_threads(2);
#pragma omp sections
{
  #pragma omp section
  { ..... }
  #pragma omp section
  { ..... }
}
```

Ex: 4 cœurs disponibles

Seulement 2 threads créés

2 - Optimisation du parallélisme selon le couple calcul/machine

```
#pragma omp parallel for num_threads(nth)
for (int i = 0; i < N; i++) {
  ..... // Accès données et calculs
}
```

Selon les calculs et les accès aux données, le nbr optimal de tâches peut varier d'une architecture à l'autre

CentralesSupélec
 Programmation OpenMP - principes

Distribution de boucle équilibrée

On veille à l'équilibrage de charge

Quelle boucle paralléliser dans ce « nid de boucles » ?

```
void ActStock(double sqrttd)
{
  int StkIdx, yIdx, xIdx; // Loop indexes
  #pragma omp parallel private(StkIdx,yIdx,xIdx)
  {
    #pragma omp for
    for (StkIdx = 0; StkIdx < NbStocks; StkIdx++) {
      Parameters t *parPt = &par[StkIdx];
      for (yIdx = 0; yIdx < Ny; yIdx++) // Process each
        for (xIdx = 0; xIdx < Nx; xIdx++) { // "trajectory"
          float call;
          // - First pass
          call = ..... // Calcul de Monte Carlo
          // - The passes that remain
          for (int stock = 1; stock <= StkIdx; stock++)
            call = ..... // Calcul de Monte Carlo
          // Copy result in the global GPU memory
          TabStockCPU[StkIdx][yIdx][xIdx] = call;
        }
      }
    }
  }
}
```

On tente de paralléliser la boucle la plus externe (corps plus conséquent)
 Mais la boucle interne à une taille fonction de l'itération de la boucle externe
 → les premières itérations de la boucle externe durent moins longtemps

CentralesSupélec Programmation OpenMP - principes

Distribution de boucle équilibrée

On veille à l'équilibrage de charge

Quelle boucle paralléliser dans ce « nid de boucles » ?

```

void ActStock(double sqrttdt)
{
  int StkIdx, yIdx, xIdx; // Loop indexes
  #pragma omp parallel private(StkIdx,yIdx,xIdx)
  {
    for (StkIdx = 0; StkIdx < NbStocks; StkIdx++) {
      Parameters t *parPt = &par[StkIdx];
      #pragma omp for
      for (yIdx = 0; yIdx < Ny; yIdx++) // Process each
        for (xIdx = 0; xIdx < Nx; xIdx++) { // "trajectory"
          float call;
          // - First pass
          call = .....; // Calcul de Monte Carlo
          // - The passes that remain
          for (int stock = 1; stock <= StkIdx; stock++)
            call = .....; // Calcul de Monte Carlo
          // Copy result in the global GPU memory
          TabStockCPU[StkIdx][yIdx][xIdx] = call;
        }
      }
    }
  }
}
  
```

On tente de paralléliser la boucle la plus externe (corps + conséquent)
 Mais ici, pour un bon équilibrage de charge statique : il faut paralléliser la 2^{ème} boucle (et non pas la première)

CentralesSupélec Programmation OpenMP - principes

Distribution de boucle équilibrée

Réglage du *scheduling* des `#pragma omp for` :

- taille des tâches : nombre d'itérations de boucle prises en charge
- type de répartition des tâches : `static`, `dynamic`, `guided`, `auto`, `runtime`

tâches 1 tâches 2 tâches 3

1 1 1 2 2 2 3 3 3

schedule (static, T)

tâches 1

1 1 1

schedule (static)

Calculs réguliers équilibrés

tâches 1

1 1 1

schedule (dynamic, T)

tâches 1

1 1 1

schedule (dynamic)

Calculs irréguliers déséquilibrés

CentralesSupélec Programmation OpenMP - principes

Distribution de boucle équilibrée

Réglage du *scheduling* des `#pragma omp for` :

- taille des tâches : nombre d'itérations de boucle prises en charge
- type de répartition des tâches : `static`, `dynamic`, `guided`, `auto`, `runtime`

schedule (guided, chunk_size) :
 le nombre d'itérations de chaque tâche est fixé (sauf pour la dernière), mais par le mode d'affectation des tâches (static/dyna.)

schedule (auto) :
 le découpage des boucles en tâches est délégué au compilateur

schedule (runtime) :
 le découpage des boucles en tâches, et leur affectation aux threads se fera à l'exécution seulement

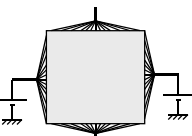
CentraleSupélec

Programmation OpenMP (par partage de mémoire)

1. Principes d'OpenMP
2. Détails de syntaxe et de sémantique
3. Optimisations
- 4. Exemples de parallélisation**
5. Bilan d'OpenMP
6. Mesures et représentation de performances

CentraleSupélec Programmation OpenMP - exemples

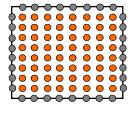
Parallélisation de la relaxation de Jacobi



Calcul des lignes de potentiel dans une plaque diélectrique :

$$\frac{\partial^2 V}{\partial x^2} + \frac{\partial^2 V}{\partial y^2} = 0$$

- Discrétisation et équation aux différences
- Itération jusqu'à la convergence ($V^{n+1}_{ij} - V^n_{ij} < \epsilon$)



- Condition aux limites : V fixé
- $V^{n+1}_{ij} = \frac{V^n_{i-1,j} + V^n_{i+1,j} + V^n_{i,j-1} + V^n_{i,j+1}}{4}$

« stencil »


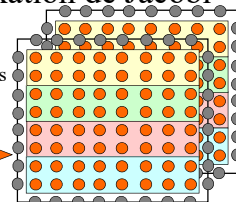
CentraleSupélec Programmation OpenMP - exemples

Parallélisation de la relaxation de Jacobi

Principe de parallélisation :

- Partitionnement des données et des calculs
- 2 tables (V^n et V^{n+1}) en ShM

Ex : avec 4 threads de calcul

Implantation OpenMP :

- Parallélisation de la boucle sur les lignes
- Utilisation d'une région parallèle plus globale (plus efficace)

```

#pragma omp parallel private(c,...)
{
  for (c = 0; c < NbCycle; c++) {
    int current = c%2;
    int futur = (c+1)%2;
    #pragma omp for private(i,j)
    for (i = 0; i < N; i++)
      for (j = 0; j < N; j++)
        V[futur][i][j] = ... ..
  }
}
.....

```

Programmation OpenMP - exemples

Parallélisation du bubble-sort

Principe du bubble-sort « odd-even » :

Pb : l'algorithme de base du *bubble-sort* est fortement séquentiel !

→ Modifier l'algorithme pour qu'il contienne du parallélisme potentiel !

↓

→ Bubble-sort « odd-even » :

- Même complexité
- Comparaisons indépendantes

Programmation OpenMP - exemples

Parallélisation du bubble-sort

Implantation du bubble-sort « odd-even »

- Définition d'une région globale (+ efficace)

- Parallélisations distinctes des 2 boucles de tri.

```

#pragma omp parallel private(step)
{
  for (step = N; step > 0; step--) {
    if (step % 2 == 0) {
      #pragma omp for private(i, buff)
      for (i = 0; i < N-1; i += 2)
        if (Tab[i] > Tab[i+1]) {
          buff = Tab[i];
          Tab[i] = Tab[i+1];
          Tab[i+1] = buff;
        }
    } else {
      #pragma omp for private(i, buff)
      for (i = 1; i < N-1; i += 2)
        if (Tab[i] > Tab[i+1]) {
          buff = Tab[i];
          Tab[i] = Tab[i+1];
          Tab[i+1] = buff;
        }
    }
  }
}

```

Programmation OpenMP - exemples

Parallélisation du quick-sort

Principe de parallélisation simple du Quick-Sort

Appels récursifs → Créations récursives de *sections* parallèles

→ « *nested parallelism* » nécessaire

→ limiter la profondeur de la parallélisation (variable *DeepPar*), sinon trop de *threads*!

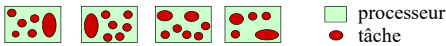
Algorithmes parallèles peu efficaces !
→ Il existe des algorithmes de quick-sort parallèles beaucoup plus performants

CentralesSupélec Programmation OpenMP - exemples

Parallélisation du quick-sort

Optimisation :

- Pb d'équilibrage de charge :
 - selon les pivots les *sections* sont plus ou moins importantes
 - solution possible : **équilibrage statistique !**
Nb Sections >> Nb Processeurs



■ processeur
● tâche

- Il faut donc créer beaucoup plus de *threads* qu'il n'y a de processeurs mais sans saturer les processeurs de *threads* !

CentralesSupélec Programmation OpenMP - exemples

Parallélisation du quick-sort

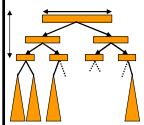
Implantation d'une parallélisation simple du Quick-Sort

Test & Région parallèle & Sections (OpenMP-1)

```

void quicksort(int q, int r, int deep)
{
  if (q < r) {
    // split the table ...
    // classic quick-sort op
    if (deep < DEEPPAR) {
      #pragma omp parallel
      {
        #pragma omp sections nowait
        {
          #pragma omp section
          { quicksort(q,s-1,deep+1); }
          #pragma omp section
          { quicksort(s+1,r,deep+1); }
        }
      }
    } else {
      quicksort(q,s-1,deep+1);
      quicksort(s+1,r,deep+1);
    }
  }
}

```



CentralesSupélec Programmation OpenMP - exemples

Parallélisation du quick-sort

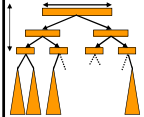
Implantation d'une parallélisation simple du Quick-Sort

Région parallèle & Clause conditionnelle & Sections (OpenMP-2)

```

void quicksort(int q, int r, int deep)
{
  if (q < r) {
    // split the table ...
    // classic quick-sort op
    #pragma omp parallel if(deep < DEEPPAR)
    {
      #pragma omp sections nowait
      {
        #pragma omp section
        { quicksort(q,s-1,deep+1); }
        #pragma omp section
        { quicksort(s+1,r,deep+1); }
      }
    }
  }
}

```



CentraleSupélec

Programmation OpenMP (par partage de mémoire)

1. Principes d'OpenMP
2. Détails de syntaxe et de sémantique
3. Optimisations
4. Exemples de parallélisation
- 5. Bilan d'OpenMP**
6. Mesures et représentation de performances

CentraleSupélec

Programmation OpenMP

Bilan

Stratégies :

I - Algorithmes réguliers contenant un fort parallélisme naturel :

- conserver l'algorithme classique
- compléter l'implantation séquentielle

→ T_{dev} faible, Performances élevées

OK

II - Algorithmes irréguliers ou contenant peu de parallélisme naturel :

conservation de l'algorithme
ajouts au code séquentiel

→ T_{dev} faible, Perfs moyennes

conception d'un nouvel algo
nouvelle implantation

→ T_{dev} élevé, Perfs élevées

OpenMP ne dispense pas de connaître l'algorithmique parallèle !

CentraleSupélec

Programmation OpenMP (par partage de mémoire)

1. Principes d'OpenMP
2. Détails de syntaxe et de sémantique
3. Optimisations
4. Exemples de parallélisation
5. Bilan d'OpenMP
- 6. Mesures et représentation de performances**

CentraleSupélec Programmation OpenMP - performances

Méthodologie de mesures

Mesures externes :

```
>time myAppli
>/usr/bin/time myAppli
>times myAppli
>timex myAppli
.....
```

12.002u user
0.128s system
12.150 total

Nom et fonctionnement variables selon le système utilisé !!

Fréquemment : total > user + system !!

Simple à utiliser
Pas de modifications des codes sources

Peu précis: ± 0.5s

CentraleSupélec Programmation OpenMP - performances

Méthodologie de mesures

Mesures internes :

```
time ()
clock ()
gettimeofday ()
omp_get_wtime ()
```

Compte les clicks d'horloge

Compte le temps écoulé en s

- Toutes ces routines ne sont pas toujours disponibles !
- "gettimeofday" est en général une bonne solution.
- Parfois il existe des outils plus précis pour mesurer de petites durées.

Plus précis que les mesures externes

Besoin de modifier le code source
Pas toujours totalement portable

CentraleSupélec Programmation OpenMP - performances

Méthodologie de mesures

Précision des outils et des mesures :

123456789012 . 1234567890123456

Capacité maximale de l'outil de mesure

Précision théorique (cf. doc)

Précision expérimentale, vu la fluctuation des exécutions

- Ne pas tenir compte de trop de décimales!
- Faire attention à ne pas déborder la capacité de mesure!

CentraleSupélec Programmation OpenMP - performances

Méthodologie de mesures

Problème fréquent :

Test en mode exclusif (mono-user).
 Outil de mesure à 1ms de précision.

→

Fluctuation de 500ms
 d'une exécution à l'autre !!

 Et plus encore avec la
 montée en fréquence
 automatique des procs.
 (effet de "chauffe")

Démarche conseillée :

- Mesurer les fluctuations, ne pas les ignorer (le *warm up* des processeurs peut perturber les premières)
- Ne pas donner que les valeurs moyennes
- Mesurer des temps > 10s si possible

CentraleSupélec Programmation OpenMP - performances

Méthodologie de mesures

Stocker des meta-données sur les conditions de mesure :

- **Date de l'exécution**
- **Auteur(s) du test**
- Outil(s) de mesure utilisé(s)
- Caractéristiques de la machine : RAM, Cache, Processeurs, ...
- OS utilisé (nom et version)
- Compilateur utilisé (nom et version)
- Options de compilation utilisées
- Test en multi-user/mono-user ?
- Présence d'IO dans le test ?
- Configuration du programme de test : taille des données, ...

On oublie souvent (et rapidement) à quel benchmark se réfère une série de mesures !

On manque souvent de détail sur les conditions de réalisation d'une série de mesures !

CentraleSupélec Programmation OpenMP - performances

Choix de la représentation

Quelle courbe présenter ?

- Avoir une idée de l'allure de la courbe attendue et/ou de son expression
- Choisir une représentation qui permet de visualiser "des droites" ou des formes géométriques simples, détectables par l'oeil (droite, cercle, angle droit...)

Exemple d'un temps d'exécution parallèle :

Cas idéal : $T(P) = T(1)/P \rightarrow$ **une hyperbole**

- l'hyperbole est mal identifiée par l'œil
- on la confond facilement avec une courbe qui décroît en tendant vers une asymptote

Choix de la représentation

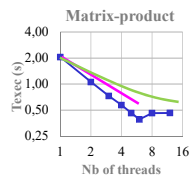
Quelle courbe présenter ?

- Avoir une idée de l'allure de la courbe attendue et/ou de son expression
- Choisir une représentation qui permet de visualiser "des droites" ou des formes géométriques simples, détectables par l'oeil (droite, cercle, angle droit...)

Exemple d'un temps d'exécution parallèle :

$$\log(T(P)) = \log(T(1)) - \log(P)$$

- en **échelle log** une hyperbole est très rapidement identifiée : **droite de pente -1**
- on détecte facilement un écart au cas idéal



L'essentiel d'OpenMP

Questions ?
