

Programmation haute performance pour architectures hybrides

Septièmes rencontres de la communauté française de
compilation

Rachid Habel

4 décembre 2013

François Irigoin

Frédérique Silber-Chaumusier



① Programmation pour architectures hybrides

② dSTEP

③ Expérimentations

④ Conclusion

Outline

① Programmation pour architectures hybrides

② dSTEP

③ Expérimentations

④ Conclusion

Contexte

Programmation parallèle d'applications scientifiques

Objectifs

- Programmabilité
- Efficacité en temps d'exécution et en empreinte mémoire

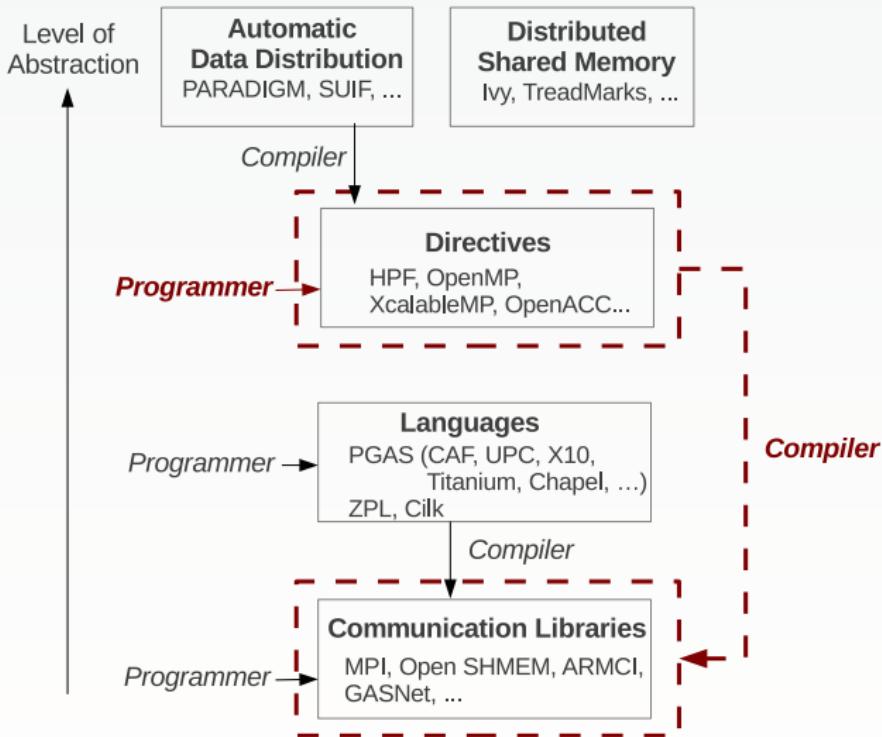
STEP : Système de Transformation pour l'Exécution Parallèle

- Transformation OpenMP vers OpenMP + MPI
- Données répliquées

dSTEP : distributed STEP

- Transformation source à source
- Entrée : programme annoté de directives de distribution
- Sortie : programme parallèle hybride
- Hybride
 - Différents modèles mémoire (distribuée, partagée, accélérateur)
 - Différents modèles de programmation (MPI, OpenMP, CUDA)

Positionnement



Outline

① Programmation pour architectures hybrides

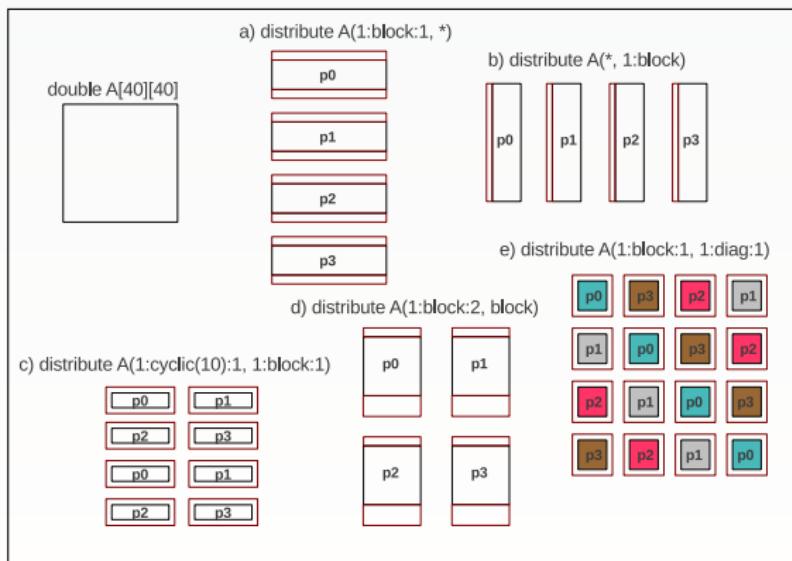
② dSTEP

③ Expérimentations

④ Conclusion

Modèle de programmation

- Les données (tableaux)
 - Directive *distribute*
 - Type de distribution : **block**, **cyclic**, **répliquée**, **multi-partitionnée**
 - Halo



- Les calculs (nids de boucles)
 - Directive *gridify*
 - Type de distribution : *block*, *cyclic*, répliquée, multi-partitionnée
 - Type d'exécution : *parallel*, *ordered*, *owner*

```
1 #pragma step gridify(i(dist=block, sched=ordered), j,
2   k)
3   for (i = 1; i < isize; i++) {
4     for (j = 1; j < grid_points[1]-1; j++) {
5       for (k = 1; k < grid_points[2]-1; k++) {
6         matvec_sub(lhs[i][j][k][AA],
7                     rhs[i-1][j][k], rhs[i][j][k]);
8         matmul_sub(lhs[i][j][k][AA],
9                     lhs[i-1][j][k][CC],
10                    lhs[i][j][k][BB]);
11       binvcrhs(lhs[i][j][k][BB], lhs[i][j][k][CC], rhs[i][j]
12           [k]);}}}
```

Modèle d'exécution

- ① Programmes SPMD
- ② Hors gridify : exécution redondante
- ③ gridify parallèle : exécution indépendante par tous les processus
- ④ gridify ordered : exécution respectant l'ordre initial
- ⑤ Présence de dimension owner : seuls les propriétaires des données calculent
- ⑥ Des communications asynchrones sont générées pour la mise à jour des données répliquées
- ⑦ On garantit la complétion d'une communication avant toute future utilisation des éléments impliqués (synchronisation)

Modèle de distribution des données

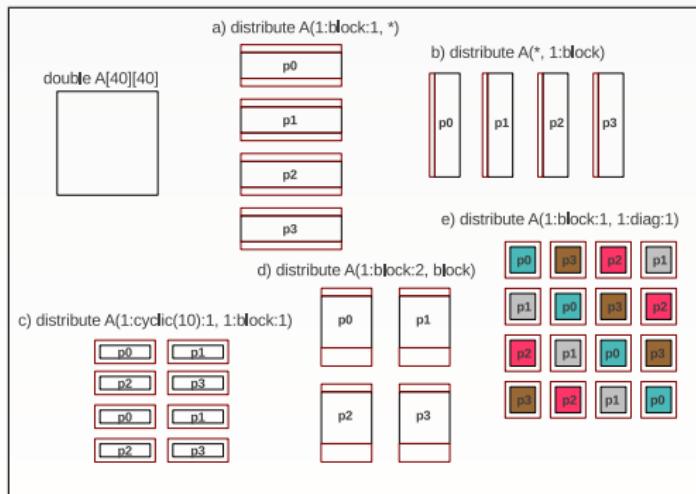
$$a = B_x P_x c_x + B_x \tilde{p}_x - H_{low_x} v_1 + l_x$$

B_x : tailles de blocs, P_x : grille virtuelle, H_{low_x} : halo inférieur

c_x : cycle, l_x : déplacement local, \tilde{p}_x : identifiant de processus

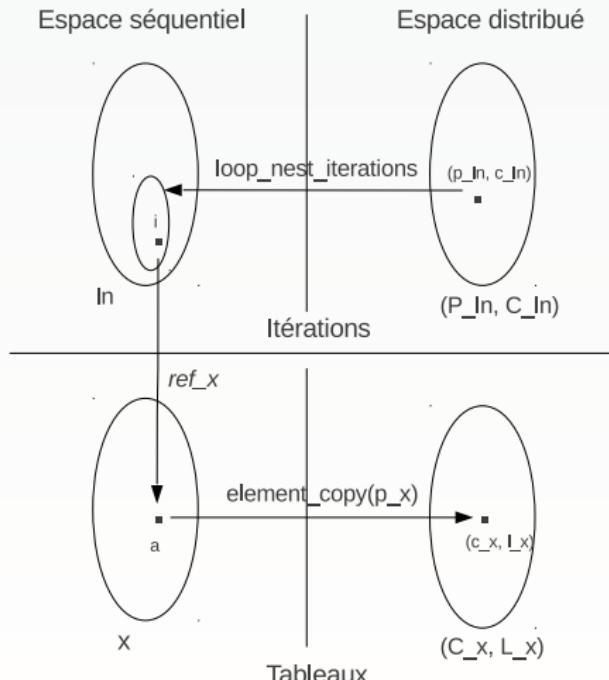
$$\tilde{p}_x = \begin{cases} (p_x + bv_1) \text{mod}_v Pv_1 & \text{si une dimension } k \text{ est diagonalisée,} \\ p_x & \text{sinon} \end{cases}$$

b : un entier tel que $0 \leq b < P_{k,k}$



Modèle de distribution des calculs

$$i = L_{In}v_1 + B_{In}P_{In}c_{In} + B_{In}\tilde{p}_{In} + I_{In}$$



Compilation

Nid de boucle en entrée

```
#pragma step gridify(...)  
for i ∈ {i |  $L_{ln}v_1 \leq i < U_{ln}v_1$ } with increment inc do  
    body(..., X[refxm(i)], ...)  
end for
```

Pour chaque nid de boucles

- Calcul des tranches d'itérations
- Pour chaque tranche d'itérations
 - Vérification de la localité des accès
 - Traduction des références dans l'espace distribué
 - Génération de communications asynchrones

Distinction de l'ordonnancement : parallèle vs ordonné

Compilation d'un nid de boucles parallèle

```
1: compile_parallel( $LN$ ,  $p$ ,  $b\_set_{ln}$ ,  $owner$ ) ≡
2:  $p_{ln} = id\_in\_grid_{ln}(p)$ 
3: for  $b_{ln} \in b\_set_{ln}$  do
4:    $\tilde{p}_{ln} = extend\_id_{ln}(p_{ln}, b_{ln})$ 
5:   for  $c_{ln} \in \mathcal{C}_{ln}$  do
6:     compile_iterations_slice(body,  $\tilde{p}_{ln}$ ,  $c_{ln}$ ,  $owner$ )
7:     generate_sends( $LN$ ,  $\tilde{p}_{ln}$ ,  $c_{ln}$ )
8:   end for
9: end for
10: generate_recvs( $LN$ ,  $b\_set_{ln}$ ,  $\mathcal{P}_{ln}$ )
11: generate_completes( $LN$ )
```

Compilation d'un nid de boucles ordonné

```
1: compile_ordered( $LN, p, b\_set_{ln}, owner$ ) ≡  
2:  $p_{ln} = id\_in\_grid_{ln}(p)$   
3: Predecessors =  $\emptyset$   
4: for  $b_{ln}$  scanb  $b\_set_{ln}$  do  
5:    $\tilde{p}_{ln} = extend\_id(p_{ln}, b_{ln})$   
6:   for  $c_{ln}$  scanc  $C_{ln}$  do  
7:     for  $b'_{ln}$  scanb  $b\_set_{ln}$  do  
8:       for  $p' \in \mathcal{P}$  do  
9:          $p'_{ln} = id\_in\_grid_{ln}(p')$   
10:        for  $c'_{ln}$  scanc  $C_{ln}$  do  
11:          if happens_before( $\tilde{p}'_{ln}, c'_{ln}, \tilde{p}_{ln}, p_{ln}, c_{ln}, order_{ln}$ )  $\wedge \tilde{p}'_{ln} \notin$  Predecessors then  
12:            generate_recvs( $LN, p, \tilde{p}_{ln}, c_{ln}, owner, \{\tilde{p}'_{ln}\}$ )  
13:            Predecessors = Predecessors  $\cup \{\tilde{p}'_{ln}\}$   
14:          end if  
15:        end for  
16:      end for  
17:    end for  
18:    generate_completes( $LN$ )  
19:    compile_iterations_slice(body,  $p, \tilde{p}_{ln}, c_{ln}, owner$ )  
20:    generate_sends( $LN, p, \tilde{p}_{ln}, c_{ln}$ )  
21:  end for  
22: end for  
23: generate_recvs( $LN, p, owner, \mathcal{P}_{ln} - Predecessors$ )  
24: generate_completes( $LN$ )
```

Compilation d'une tranche d'itérations

```
1: compile_references(LN, body, p, iteration_set, owner) ≡  
2:   computes = true  
3:   skips = true  
4:   for each array  $X$  referenced in  $LN$  do  
5:      $p_x = id\_in\_grid_x(p)$   
6:      $accessed_x = read\_region(X, body, iteration\_set) \cup write\_region(X, body, iteration\_set)$   
7:      $(c_x, b_x) = belongs\_to(p_x, min(accessed_x), max(accessed_x))$   
8:     if  $cycle\_undefined(c_x)$  then  
9:       if  $\neg owner$  then  
10:         Abort("Bad distribution")  
11:       else  
12:         computes = false  
13:       end if  
14:     else  
15:        $\tilde{p}_x = extend\_id(p_x, b_x)$   
16:        $shift_x = array\_element(\tilde{p}_x, c_x, 0)$   
17:       skips = false  
18:     end if  
19:   end for  
20:   if  $\neg (computes \oplus skips)$  then ▷ Xor  
21:     Abort("Bad distribution")  
22:   end if  
23:   if  $computes$  then  
24:     for  $i \in iteration\_set$  with increment  $inc$  do  
25:        $body(\dots, X[c_x][b_x][ref_x^m(i) - shift_x], \dots)$   
26:     end for  
27:   end if
```

Communications

- Éléments de tableaux écrits par une tranche d'itérations (région *WRITE*) utilisés dans le futur des calculs (régions *OUT*) : région *TO_SEND*
- Send : pour chaque processus distant, intersecter la région *TO_SEND* avec l'espace alloué sur ce processus pour le tableau considéré
- Communication si intersection non nulle
- Recv : générés de façon symétrique aux Send (régions *TO_RECV*)

Optimisations

- Calcul des voisins : réduction du nombre de processus scannés pour générer les communications
- Complétion des communications asynchrones au plus tard : recouvrement calculs/comms
- Réplication partielle des calculs : initialisation, temporaires, ...

Complétion des communications asynchrones

```
1: complete_accessed( $X$ ,  $accessed_x$ )  $\equiv$ 
2: for ( $request, region$ )  $\in$   $Pending(X)$  do
3:   if ( $accessed_x \cap region$ )  $\neq \emptyset$  then
4:     complete_comm( $request$ )
5:      $Pending(X) = Pending(X) - \{(request, region)\}$ 
6:   end if
7: end for
```

Génération de code pour GPUs

Le modèle de programmation *data parallel* des GPU impose des contraintes sur un nid de boucles pour qu'il soit éligible à une génération sur GPU :

- ① les k niveaux les plus internes du nid de boucles doivent être parallèles, avec $k \geq 1$
- ② le nid de boucles ne doit pas comporter d'appels de fonctions

Les réductions sont implémentées comme fonctions de librairie

Génération de code pour GPUs, suite

```
1: compile_references(LN, body, p, iteration_set, owner) ≡
2: ...
3: if computes then
4:     gpu_iterations_set = project_first_dimensions(iteration_set, k)
5:     gpu_grid = configure_gpu_grid(gpu_iterations_set, BLOCKS, BLOCK)
6:     cpu_iterations_set = project_last_dimensions(iteration_set, k)
7:     for  $i' \in \text{cpu\_iterations\_set}$  with increment  $\text{inc}'$  do
8:         kernelln(gpu_grid, pln, cln, i', inc, shiftx, ...)
9:     end for
10:   end if
```

```
1: kernelln(gpu_grid, pln, cln, i', inc, shiftx, ...) ≡
2:  $i_{\text{kernel}} = \text{id\_in\_block\_in\_grid}()$ 
3:  $i'' = \text{loop\_iteration}(\tilde{p}_{\text{ln}}, c_{\text{ln}}, [v_0, i_{\text{kernel}}]^\top)$ 
4:  $i = [i', i'']^\top$ 
5: if  $L_{\text{ln}} \leq i < U_{\text{ln}}$  then
6:     body(..., Xgpu[cx][bx][refxm(i) - shiftx], ...)
7: end if
```

Communications Host/Device

```
1: device_to_host( $X_{gpu}[c_x][b_x]$ ,  $X[c_x][b_x]$ ,  $to\_send$ ,  $shift_x$ )
2: async_send( $X[c_x][b_x]$ ,  $p'$ ,  $to\_send$ ,  $shift_x$ )
3: ...
4: for ( $request, region \in Pending(X)$ ) do
5:   if ( $accessed_x \cap region \neq \emptyset$ ) then
6:     complete_comm( $request$ )
7:      $Pending(X) = Pending(X) - \{(request, region)\}$ 
8:     if is_recv( $request$ ) then
9:        $(c_x, b_x, shift_x) = get\_local\_information(request)$ 
10:      host_to_device( $X[c_x][b_x]$ ,  $X_{gpu}[c_x][b_x]$ ,  $region$ ,  $shift_x$ )
11:    end if
12:  end if
13: end for
```

Outline

① Programmation pour architectures hybrides

② dSTEP

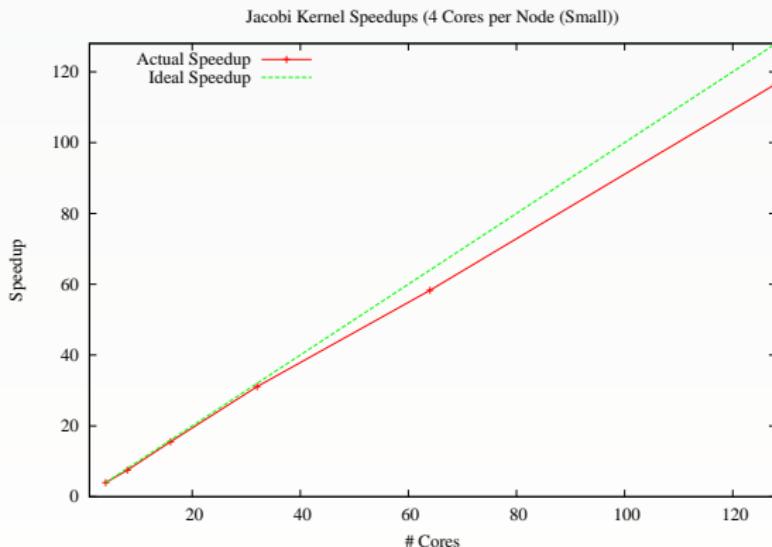
③ Expérimentations

④ Conclusion

Jacobi, Multi-CPU, Small

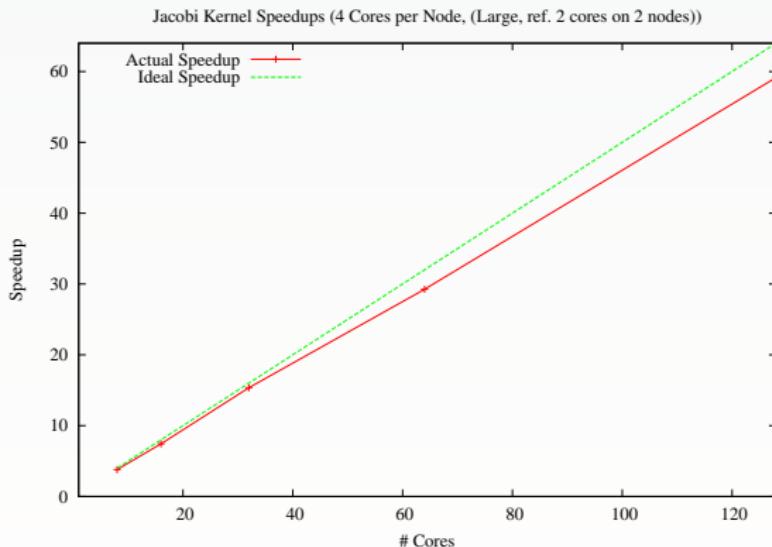
Experiments presented in this paper were carried out using the Grid'5000 experimental testbed, being developed under the INRIA ALADDIN development action with support from CNRS, RENATER and several Universities as well as other funding bodies (see <https://www.grid5000.fr>).

- Matrices 65536×1024 , double précision
- 32 noeuds \times 4 coeurs (Intel Xeon E5520 2.27 GHz, InfiniBand, GCC 4.4.5)



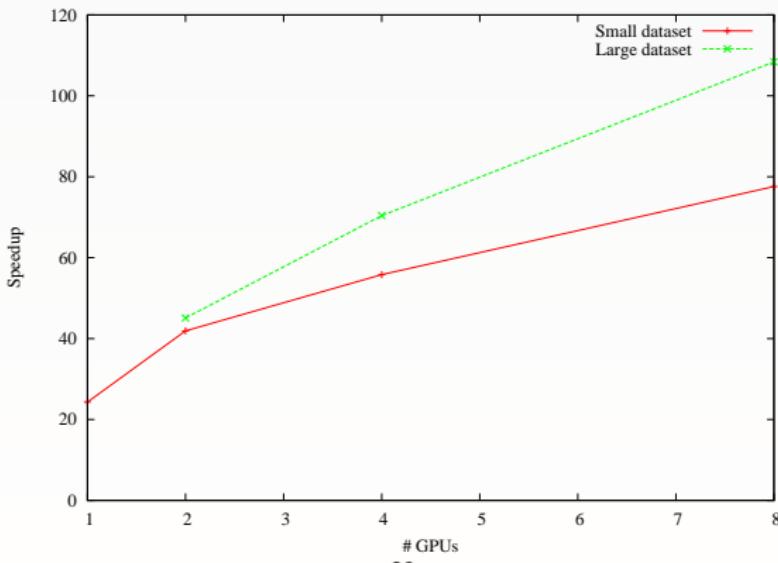
Jacobi, Multi-CPU, Large

- Matrices 131072×16000 , double précision
- 32 noeuds \times 4 coeurs (Intel Xeon E5520 2.27 GHz, InfiniBand, GCC 4.4.5)



Jacobi, Multi-GPU

- Grappes de PCs équipés de GPUs, Ethernet
- Intel Xeon CPU (2.80 GHz), GCC 4.6.2)
- Nvidia Quadro 2000, NVCC 4.2
- Small : 8192×4096 , double précision
- Large : 8192×8192 , double précision
- Speedup par rapport à un cœur CPU



Outline

- ① Programmation pour architectures hybrides
- ② dSTEP
- ③ Expérimentations
- ④ Conclusion

Conclusion

dSTEP

- Compilateur source à source
- Applications scientifiques denses
- Contrôle de la distribution des données et des calculs
- Traitement de plusieurs dimensions, calculs en front d'onde, ...
- Communications automatiques efficaces
- Extension aux GPUs
- Prototype *dSTEP*

Merci de votre attention !

Questions ?