

**Programmation parallèle
sur mémoire distribuée
2ème partie**

– MASTER MIHPS –

Camille Coti¹

`camille.coti@lipn.univ-paris13.fr`

¹Université de Paris XIII, CNRS UMR 7030, France

Plan du cours

Exemples d'applications MPI

Anneau à jeton

Décomposition de domaine

Fonctionnalités avancées de MPI

Datatypes

Réductions

Profiling et débogage d'applications MPI

Exemples d'applications MPI

Anneau à jeton

Décomposition de domaine

Fonctionnalités avancées de MPI

Datatypes

Réductions

Profiling et débogage d'applications MPI

Circulation d'un anneau à jeton

Algorithme

Un anneau tourne entre les processus

- ▶ Le processus de rang 0 envoie le premier jeton
- ▶ Les autres processus attendent de recevoir le jeton
 - ▶ Quand ils le reçoivent : incrémentation
 - ▶ Ils l'envoient au voisin

On arrête au bout de NB_TOURS tours

Mise en œuvre

Utilisation de MPI_Send, MPI_Recv

- ▶ Variation de la taille du token
- ▶ Et si un processus ne fait rien ?

Travaux pratiques 1

Implémentation d'un anneau à jeton

```
mpiexec --machinefile machinefile -n 12 ./tokenring 1024
```

Maître-esclave

Distribution des données

Le maître distribue le travail aux esclaves

- ▶ Le maître démultiplexe les données, multiplexe les résultats
- ▶ Les esclaves ne communiquent pas entre eux

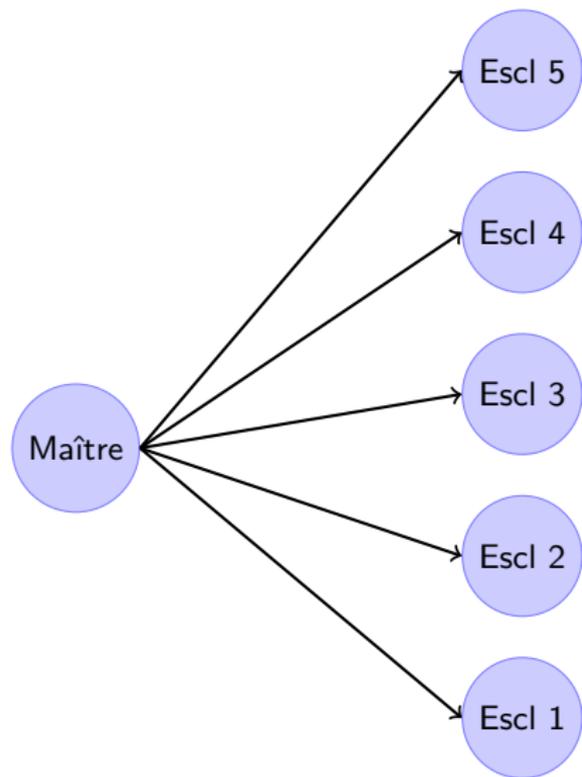
Efficacité

Files d'attente de données et résultats au niveau du maître

- ▶ On retrouve la partie séquentielle de la loi d'Amdahl
- ▶ Communications : maître ↔ esclaves
- ▶ Les esclaves ne travaillent que quand ils attendent des données ou qu'ils envoient leurs résultats

Seuls les esclaves participent effectivement au calcul

- ▶ Possibilité d'un bon speedup à grande échelle (esclaves \gg maître)
- ▶ Peu rentable pour quelques processus
- ▶ Attention au bottleneck au niveau du maître



Équilibrage de charge

Statique :

- ▶ Utilisation de `MPI_Scatter` pour distribuer les données
- ▶ `MPI_Gather` pour récupérer les résultats

Dynamique :

- ▶ Mode *pull* : les esclaves demandent du travail
- ▶ Le maître envoie les chunks 1 par 1

Travaux pratiques 2

Implémenter un squelette de maître-esclave utilisant les deux méthodes. Avantages et inconvénients ?

Découpage en grille

Grille de processus

On découpe les données et on attribue un processus à chaque sous-domaine

Décomposition 1D

Découpage en bandes

0	1	2	3
---	---	---	---

Décomposition 2D

Découpage en rectangles, plus scalable

0	1	2	3
4	5	6	7
8	9	10	11
12	13	14	15

Ghost region

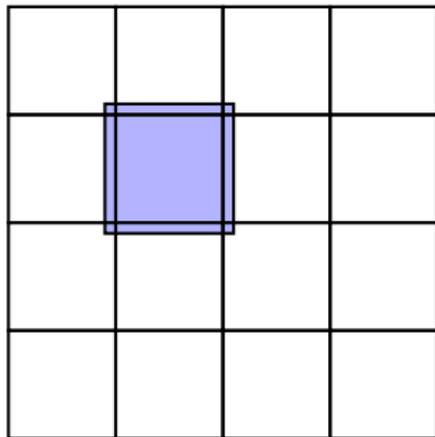
Frontières entre les sous-domaines

Un algorithme peut avoir besoin des valeurs des points voisins pour calculer la valeur d'un point

- ▶ Traitement d'images (détection de contours...), automates cellulaires...

Réplication des données situées à la frontière

- ▶ Chaque processus dispose d'un peu des données des processus voisins
- ▶ Mise à jour à la fin d'une étape de calcul



Travaux pratiques 3

Utilisation d'une ghost region dans le maître-esclave dynamique en utilisant une décomposition 1D.

Utilisation d'une topologie

Décomposition en structure géométrique

On transpose un communicateur sur une topologie cartésienne

- ▶ `int MPI_Cart_create (MPI_Comm comm_old, int ndims, int *dims, int *periods, int reorder, MPI_Comm *comm_cart);`

0	1	2	3
4	5	6	7
8	9	10	11
12	13	14	15

En 2D

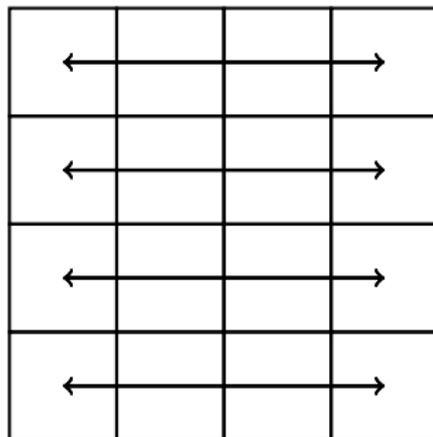
- ▶ `comm_old` : le communicateur de départ
- ▶ `ndims` : ici 2
- ▶ `dims` : nombre de processus dans chaque dimension (ici {4, 4})
- ▶ `periods` : les dimensions sont-elles périodiques
- ▶ `reorder` : autoriser ou non de modifier les rangs des processus
- ▶ `comm_cart` : nouveau communicateur

Utilisation d'une topologie

Extraction de sous-communicateurs

Communicateur de colonnes, de rangées...

- ▶ `int MPI_Cart_sub(MPI_Comm comm_old, int *remain_dims, MPI_Comm *comm_new);`



Communicateurs de lignes

- ▶ `comm_old` : le communicateur de départ
- ▶ `remain_dims` : quelles dimensions sont dans le communicateur ou non
- ▶ `comm_new` : le nouveau communicateur

Travaux pratiques 4

Implémenter la grille 2D de gauche et faire un broadcast sur chaque rangée.

Exemples d'applications MPI

Anneau à jeton

Décomposition de domaine

Fonctionnalités avancées de MPI

Datatypes

Réductions

Profiling et débogage d'applications MPI

Utilisation des datatypes MPI

Principe

- ▶ On définit le datatype
 - ▶ `MPI_Type_contiguous`, `MPI_Type_vector`, `MPI_Type_hvector`,
`MPI_Type_indexed`, `MPI_Type_hindexed`, `MPI_Type_struct`
- ▶ On le commit
 - ▶ `MPI_Type_commit`
- ▶ On le libère à la fin
 - ▶ `MPI_Type_free`

Combinaison des types de base

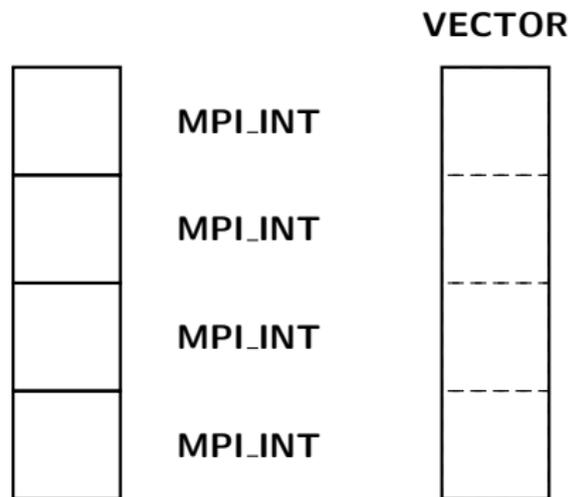
`MPI_CHAR`, `MPI_SHORT`, `MPI_INT`, `MPI_LONG`, `MPI_UNSIGNED_CHAR`,
`MPI_UNSIGNED_SHORT`, `MPI_UNSIGNED_LONG`, `MPI_UNSIGNED`, `MPI_FLOAT`,
`MPI_DOUBLE`, `MPI_LONG_DOUBLE`, `MPI_BYTE`

Construction de datatypes MPI

Données contiguës

On crée un block d'éléments :

```
▶ int MPI_Type_contiguous( int count, MPI_Datatype oldtype,  
    MPI_Datatype *newtype );
```



Travaux pratiques 5

Implémenter l'anneau à jeton en faisant circuler des vecteurs en utilisant un `MPI_Datatype` (un seul élément sera envoyé à chaque communication, quel que soit la taille des données envoyées).

Construction de datatypes MPI

Vecteur de données

On crée un vecteur d'éléments :

```
▶ int MPI_Type_vector( int count, int blocklength, int stride  
    MPI_Datatype oldtype, MPI_Datatype *newtype );
```

On agrège des blocs de *blocklength* éléments séparés par un vide de *stride* éléments.

Construction de datatypes MPI

Structure générale

On donne les éléments, leur nombre et l'offset auquel ils sont positionnés.

- ▶ `int MPI_Type_struct(int count, int *array_of_blocklengths, MPI_Aint *array_of_displacements, MPI_Datatype *array_of_types, MPI_Datatype *newtype);`

Exemple

On veut créer une structure MPI avec un entier et deux flottants à double précision

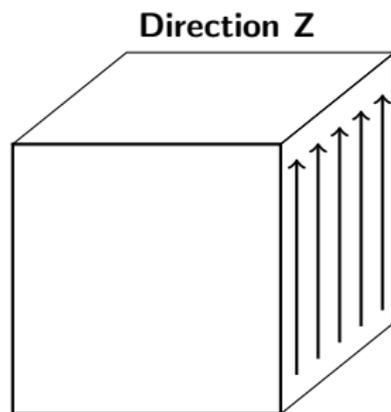
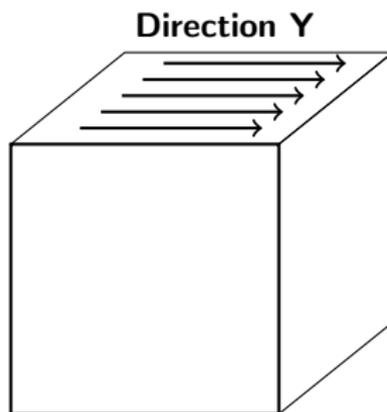
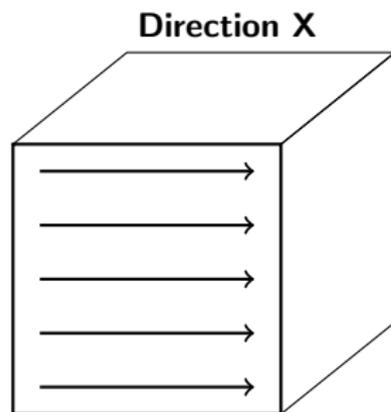
- ▶ `count = 2` : on a deux éléments
- ▶ `array_of_blocklengths = 1, 2` : on a 1 entier et 2 doubles
- ▶ `array_of_displacements = 0, sizeof(int), sizeof(int) + sizeof(double)`
(ou utilisation de `MPI_Address` sur une instance de cette structure)
- ▶ `array_of_types = MPI_INT, MPI_DOUBLE`

Exemple d'utilisation : FFT 3D

La FFT 3D

Calcul de la transformée de Fourier 3D d'une matrice 3D

- ▶ FFT dans une dimension
- ▶ FFT dans la deuxième dimension
- ▶ FFT dans la troisième dimension



Parallélisation de la FFT 3D

Noyau de calcul : la FFT 1D

La FFT 1D est parallélisable

- ▶ Chaque vecteur peut être calculé indépendamment des autres

On veut calculer chaque vecteur *séquentiellement* sur *un seul processus*

- ▶ Direct pour la 1ere dimension
- ▶ Nécessite une transposition pour les dimensions suivantes

Transposition de la matrice

On effectue une rotation de la matrice

- ▶ Redistribution des vecteurs
 - ▶ All to All
- ▶ Rotation des points (opération locale)

Rotation des points

Algorithme

```
MPI_Alltoall(tab 2 dans tab 1 )  
for( i = 0 ; i < c ; ++i ) {  
    for( j = 0 ; j < b ; ++j ) {  
        for( k = 0 ; k < a ; ++k ) {  
            tab2[i][j][k] = tab2[i][k][j];  
        }  
    }  
}
```

Complexité

- ▶ Le Alltoall coûte cher
- ▶ La rotation locale est en $O(n^3)$

Datatypes non-contigus

Sérialisation des données en mémoire

La matrice est sérialisée en mémoire

- ▶ Vecteur[0][0], Vecteur[0][1], Vecteur[0][2]... Vecteur[1][0], etc

Rotation des données sérialisées

x	x	x	x	→	x	o	o	o
o	o	o	o		x	o	o	o
o	o	o	o		x	o	o	o
o	o	o	o		x	o	o	o

Utilisation d'un datatype MPI

C'est l'écart entre les points des vecteur qui change avant et après la rotation
→ on définit un datatype différent en envoi et en réception.

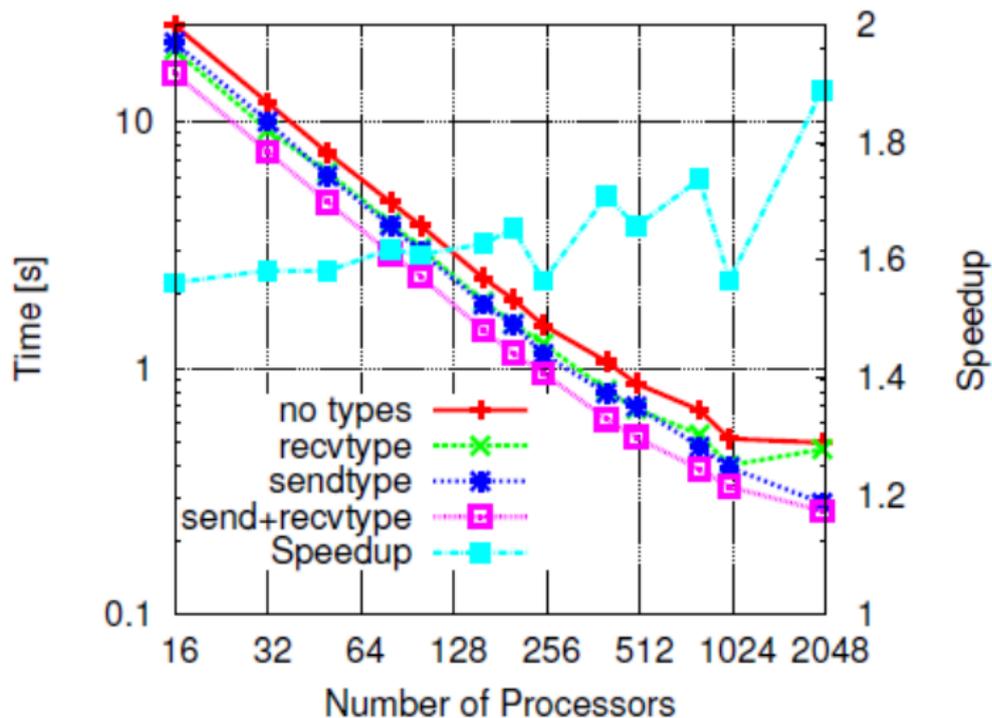
Avantages :

- ▶ La rotation est faite par la bibliothèque MPI
- ▶ Gain d'une copie (buffer) au moment de l'envoi / réception des éléments (un seul élément au lieu de plusieurs)

Performances

FFT 2D sur Jaguar

Parallel Zero-Copy Algorithms for Fast Fourier Transform and Conjugate Gradient using MPI Datatypes, Torsten Hoefer, Steven Gottlieb, EuroMPI'10



Définition d'opérations

Syntaxe

- ▶ `int MPI_Op_create(MPI_User_function *function, int commute, MPI_Op *op);`

On fournit un pointeur sur fonction. La fonction doit être associative et peut être commutative ou pas. Elle a un prototype défini.

Exemple

- ▶ Définition d'une fonction :

```
void addem( int *, int *, int *, MPI_Datatype * );  
void addem( int *invec, int *inoutvec, int *len, MPI_Datatype  
*dtype ){  
    int i;  
    for ( i = 0 ; i < *len ; i++ )  
        inoutvec[i] += invec[i];  
}
```

- ▶ Déclaration de l'opération MPI :

```
MPI_Op_create( (MPI_User_function *)addem, 1, &op );
```

Exemple d'utilisation : TSQR

Definition

La *décomposition QR* d'une matrice A est une décomposition de la forme

$$A = QR$$

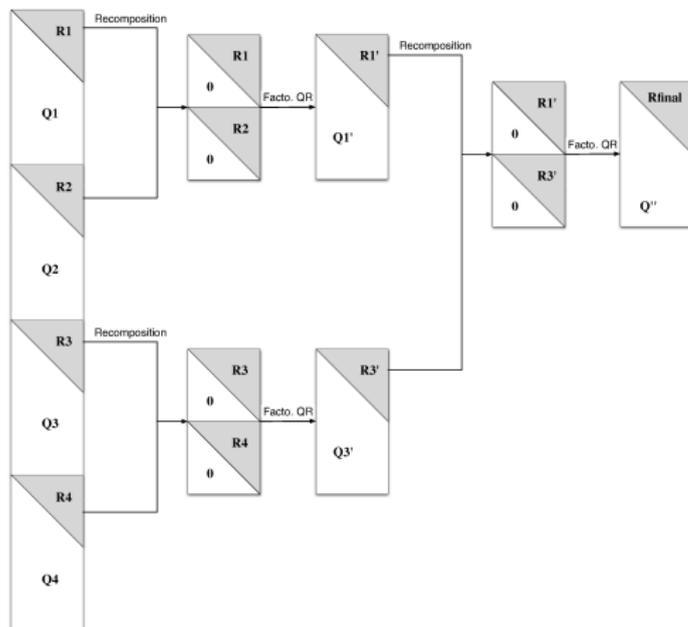
Où Q est une matrice orthogonale ($QQ^T = I$)
et R est une matrice triangulaire supérieure.

TSQR basé sur CAQR

Algorithme à évitement de communications pour matrices "tall and skinny"
(hauteur \gg largeur)

- ▶ On calcule plus pour communiquer moins (optimal en nombre de communications)
 - ▶ Les communications coûtent cher, pas les flops
- ▶ Calcul de facto QR partielle sur des sous-domaines (en parallèle), recomposition 2 à 2, facto QR, etc

Algorithme TSQR



Algorithme

Sur un arbre binaire :

- ▶ QR sur sa sous-matrice
- ▶ Communication avec le voisin
 - ▶ Si rang pair : réception de $r + 1$
 - ▶ Si rang impair : envoi à $r - 1$
- ▶ Si rang impair : fin

Arbre de réduction

Opération effectuée

On effectue à chaque étape de la réduction une factorisation QR des deux facteurs R mis l'un au-dessus de l'autre :

$$R = QR(R_1, R_2)$$

- ▶ C'est une opération binaire
 - ▶ Deux matrices triangulaires en entrée, une matrice triangulaire en sortie
- ▶ Elle est associative

$$QR(R_1, QR(R_2, R_3)) = QR(QR(R_1, R_2), R_3)$$

- ▶ Elle est commutative

$$QR(R_1, R_2) = QR(R_2, R_1)$$

Utilisation de MPI_Reduce

L'opération remplit les conditions pour être une MPI_Op dans un MPI_Reduce

- ▶ Définition d'un datatype pour les facteurs triangulaires supérieurs R
- ▶ Utilisation de ce datatype et de l'opération QR dans un MPI_Reduce

Performances

Performances de TSQR

Performance en MFlops/sec/proc sur une matrice de dimensions $m = 1.000.000$ et $n = 50$ (scalabilité forte).

# of processors	32	64	128	256
1. TSQR	690	666	662	610
2. TSQR with MPI_Reduce	420	411	414	392
3. ScaLAPACK Householder QR	193	190	206	184

Référence

Computing the R of the QR factorization of tall and skinny matrices using MPI_Reduce, Julien Langou, arXiv:1002.4250v1 [math.NA]

Profiling

Profiler une application parallèle ?

- ▶ Pas de notion de temps absolu !
- ▶ Système asynchrone !