Message Passing Interface (MPI) Introduction

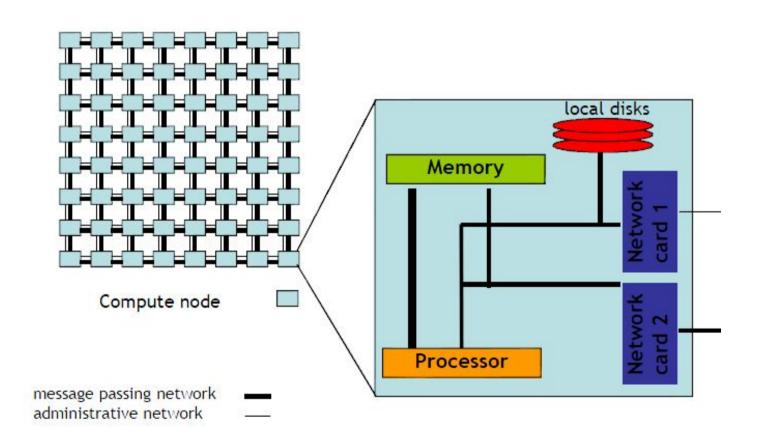
Amal KHABOU

amal.khabou@lri.fr

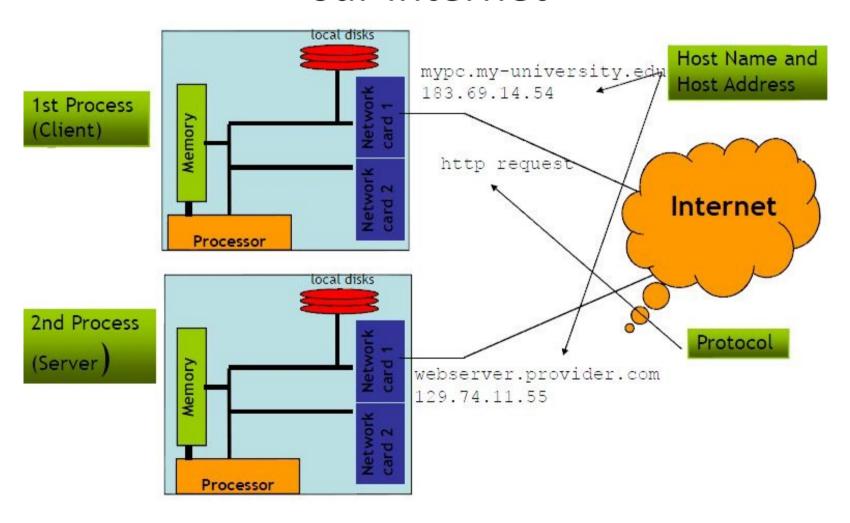
Aperçu

- Systèmes distribués
- Les principes basiques du MPI (Message Passing Interface)
 - addressage
 - démarrage
 - échange de données
 - gestion des processus
 - communication

Machines à mémoire distribuée



Communication entre différentes machines sur internet



Communication entre différentes machines sur internet

- Adressage:
 - hostname et/ou adresse IP
- Communication:
 - Basée sur des protocolse, e.g. http ou TCP/IP
- Démarrage des processus:
 - chaque processus (= application) doit être démarré séparément

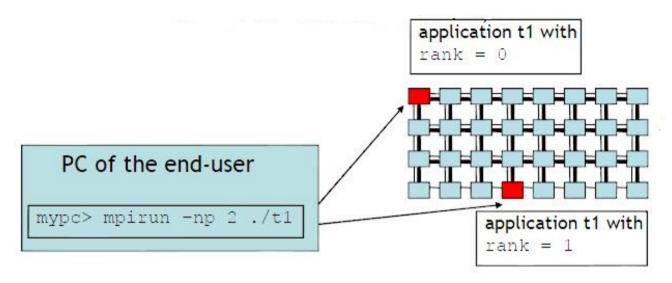
L'univers MPI

- Démarrage des processus:
 - on souhaite lancer n-processus qui travailleront sur le même problème
 - le mécanisme du démarrage des n-processus est défini dans la bibliothèque MPI
- Adressage:
 - chaque processus a un identifiant unique, son rang. La valeur du rang est comprise entre 0 et n-1
- Communication:
 - MPI définit des interfaces/routines pour envoyer des données à un processus et recevoir des données d'un processus. Il n'y a pas de protocole spécifié.

Historique

- Jusqu'au début des années 90:
 - tous les vendeurs des machines parallèles ont leurs propres bibliothèques d'échange de messages
 - certaines bibliothèques sont disponibles dans le domaine publique
 - toutes ces bibliothèques ne sont pas compatibles
 - un effort considérable pour porter les codes
- Juin 1994: Version 1.0 de MPI présentée par les forum MPI
- Juin 1995: Version 1.1 (errata of MPI 1.0)
- 1997: MPI 2.0 ajout de nouvelles fonctionnalités à MPI
- 2008: MPI 2.1
- 2009: MPI 2.2
- Juin 2015: MPI 3.1

Un exemple simple



mpirun lance l'application t1

- deux fois (comme précisé par l'argument -np)
- sur deux processeurs disponibles de la machine parallèle
- informant un processus qu'il est de rang 0
- et l'autre processus de rang 1

Un exemple simple

```
#include "mpi.h"
int main ( int argc, char **argv )
   int rank, size;
   MPI Init ( &argc, &argv );
   MPI Comm rank ( MPI COMM WORLD, &rank );
   MPI Comm size ( MPI COMM WORLD, &size );
   printf ("Hello World from process %d. Running
   processes %d\n",
   Rank, size);
   MPI Finalize ();
   return (0);
```

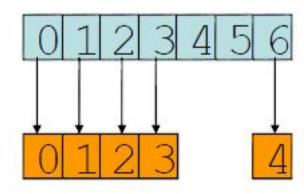
Les bases du MPI

- mpirun lance le nombre de processus requis
 - chaque processus a un identifiant unique, son rang, compris entre 0 et n-1
 - Aucun identifiant n'est dupliqué, tous les identifiants sont utilisés
- Tous les processus lancés par mpirun sont organisés dans un groupe (communicator) appelé MPI_COMM_WORLD
- MPI_COMM_WORLD est statique
 - le nombre de processus ne peut pas changer
 - les processus participants ne peuvent pas évoluer

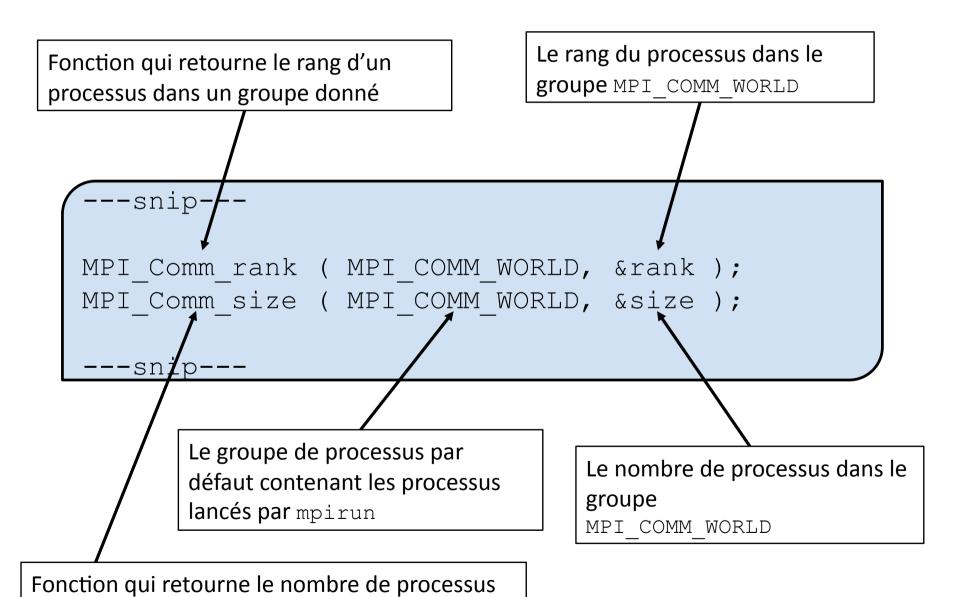
Les bases du MPI (II)

- Le rang d'un processus est toujours lié à un groupe de processus
 - e.g. un processus est identifié d'une façon unique par le couple (rank, process group)
- Un processus peut faire partie de plusieurs groupes
 - i.e. un processus a un rang dans chaque groupe

new process group, size = 5



Un exemple simple



dans un groupe donné

Un exemple simple

Fonction qui configure l'environnement parallèle:

- configuration de la connexion entre les processus
- configuration du groupe de processus par défaut (MPI COMM WORLD)
- ça doit être la première fonction executée dans une application parallèle

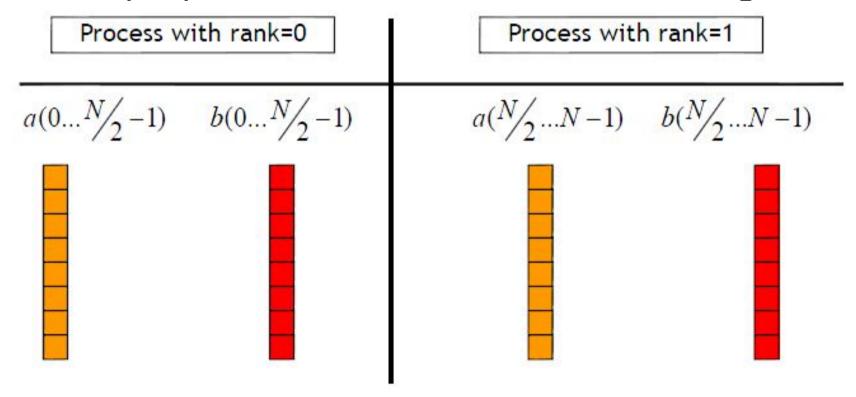
```
---snip---
MPI_Init (&argc, &argv);
---snip---
MPI_Finalize ();
---snip---
```

Fonction qui clôt l'environnement parallèle:

- ça doit être la dernière fonction executée dans une application parallèle
- arrête tous les processus

Produit scalaire de deux vecteurs

- Deux vecteurs sont distribués sur deux processeurs
 - chaque processus a la moitié du vecteur original



Produit scalaire de deux vecteurs

La vue globale vs la vue locale des données

Process with rank=0	Process with rank=1
$a(0\frac{N}{2}-1)$	$a(\frac{N}{2}N-1)$
$a_{local}(0) \Rightarrow a(0)$ $a_{local}(1) \Rightarrow a(1)$ $a_{local}(2) \Rightarrow a(2)$ \vdots $a_{local}(n) \Rightarrow a(\frac{N}{2} - 1)$	$a_{local}(0) \Rightarrow a(\frac{N}{2})$ $a_{local}(1) \Rightarrow a(\frac{N}{2} + 1)$ $a_{local}(2) \Rightarrow a(\frac{N}{2} + 2)$ \vdots $a_{local}(n) \Rightarrow a(N - 1)$

Produit scalaire de deux vecteurs

• Produit scalaire
$$s = \sum_{i=0}^{N-1} a[i] * b[i]$$

Algorithme parallèle

$$s = \sum_{i=0}^{N/2-1} (a[i] * b[i]) + \sum_{i=N/2}^{N-1} (a[i] * b[i])$$

$$= \sum_{i=0}^{n} (a_{local}[i] * b_{local}[i]) + \sum_{i=0}^{n} (a_{local}[i] * b_{local}[i])$$

$$rank=0$$

$$rank=1$$

demande une communication entre les processus

Code parallèle pour le produit scalaire

```
#include "mpi.h"
int main (int argc, char **argv)
  int i, rank, size;
   double a local [N/2], b local [N/2];
   double s local, s;
  MPI Init ( &argc, &argv );
  MPI Comm rank ( MPI COMM WORLD, &rank );
  MPI Comm size ( MPI COMM WORLD, &size );
   s local = 0;
   for (i=0; i<N/2; i++) {
   s local = s local + a local[i] * b local[i];
```

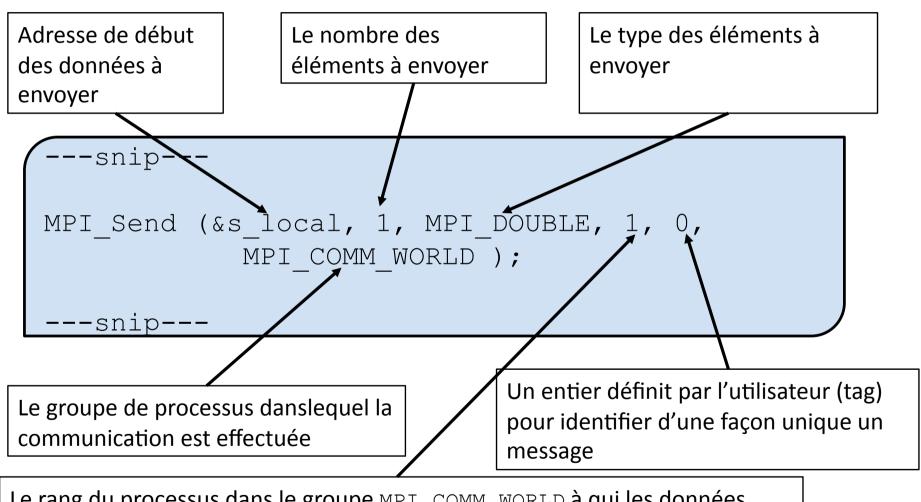
Code parallèle pour le produit scalaire

```
if (rank == 0)
     /* Send the local result to rank 1 */
     MPI Send ( &s local, 1,
MPI DOUBLE, 1, 0, MPI COMM WORLD);
if ( rank == 1 ) {
     MPI Recv ( &s, 1, MPI DOUBLE, 0,
     MPI COMM WORLD, &status );
0,
/* Calculate global result */
S = s + s local;
```

Code parallèle pour le produit scalaire

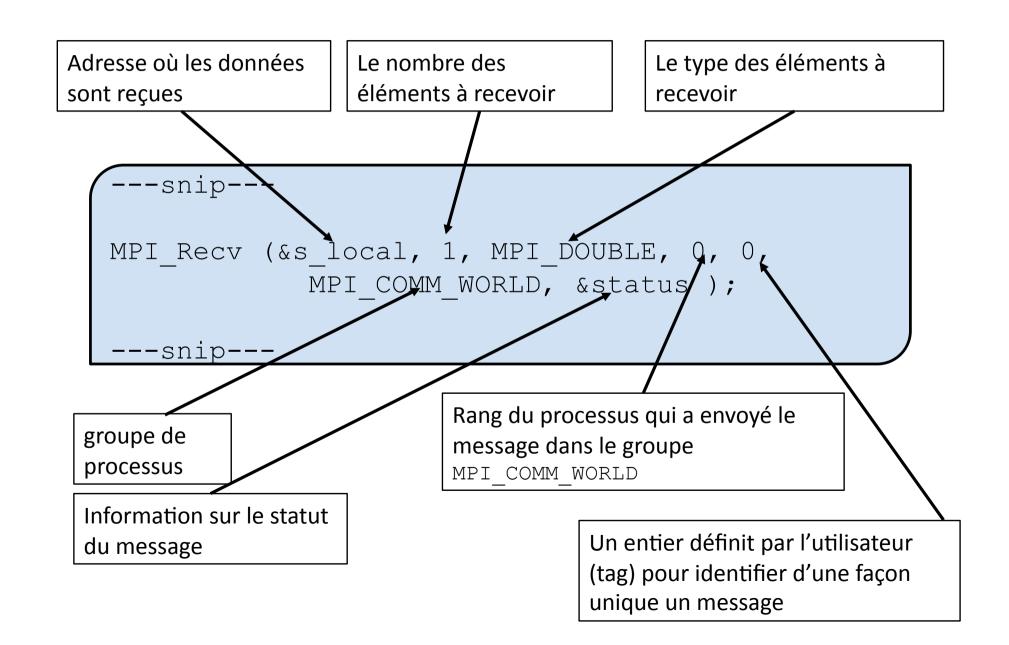
```
/* Rank 1 holds the global result and
sends it now to rank 0 */
if (rank == 0) {
   MPI Recv (&s, 1, MPI DOUBLE, 1, 1,
               MPI COMM WORLD, &status );
if ( rank == 1 ) {
   MPI Send (&s, 1, MPI DOUBLE, 0, 1,
               MPI COMM WORLD);
/* Close the parallel environment */
MPI Finalize ();
return (0);
```

Envoi des données



Le rang du processus dans le groupe MPI_COMM_WORLD à qui les données sont envoyées

Réception des données



Exemples d'erreurs(I)

- Défaut d'appariement entre envoi et réception
 - si le rang n'existe pas (e.g. rank > size of MPI_COMM_WORLD), la bibliothèque MPI retourne une erreur
 - si le rang existe (0<rank<size of MPI_COMM_WORLD) mais n'envoie
 pas de message=> MPI_Recv attend pour toujours => deadlock

Exemples d'erreurs (II)

- Défaut d'appariement du Tag
 - Si le tag est au dessus des valeurs authorisées (e.g.
 0<tag<MPI TAG UB) la bibliothèque MPI retourne une erreur
 - Si le tag dans MPI_Recv est différent de celui du MPI_Send => MPI_Recv attend pour toujours => deadlock

Ce qu'on a appris jusqu'ici

 Six fonctions MPI sont suffisantes pour programmer des machines à mémoire distribuée

```
MPI Init(int *argc, char ***argv);
MPI Finalize ();
MPI Comm rank (MPI Comm comm, int *rank);
MPI Comm size (MPI Comm comm, int *size);
MPI Send (void *buf, int count, MPI Datatype dat,
int dest, int tag, MPI Comm comm);
MPI Recv (void *buf, int count, MPI Datatype dat,
int source, int tag, MPI Comm comm, MPI Status
*status);
```

Pourquoi ne pas s'arrêter là?

Performance

- besoin de fonctions parmettant d'exploiter au mieux les capacités des architectures
- Besoin de fonctions pour les modèles de communication typiques

Facilité d'utilisation

- besoin de fonctions pour simplifier les tâches récurrentes
- besoin de fonctions pour simplifier la gestion des applications parallèles

Pourquoi ne pas s'arrêter là?

Performance

- communication point à point
- communications collectives
- les types de données dérivés ...

Facilité d'utilisation

- fonctions de groupement de processus
- gestion de processus
- la gestion des erreurs

Quelques liens utiles

- MPI Forum:
 - http://www.mpi-forum.org
- Open MPI:
 - http://www.open-mpi.org
- MPICH:
 - http://www-unix.mcs.anl.gov/mpi/mpich/