MPI Une Bibliothèque de communication par messages

Master SAR 1 Module AR (4I403)

Qu'est ce que MPI?

- Message Passing Interface
- Une API standard permettant de faire communiquer par messages des processus
 - Distants
 - Sur un ensemble de machines hétérogènes
 - Ne partageant pas de mémoire
- Pour des applications écrites en C, C++ ou Fortran

Qu'est ce qu'il y a dans MPI?

- Des communications point à point
 - Plusieurs modes de communication.
 - Bloquant/non Bloquant
 - Asynchrone/Synchrone
 - Support pour les buffers structurés et les dérivés
 - Support pour l'hétérogénéité
- Routines de communication collectives
 - Broadcast dans un sous-groupe de processus
 - Opérations pré-définies et utilisateur

Comment programmer sous MPI?

- Chaque processus a son propre flot de contrôle et son propre espace d'adressage.
- Attention : une variable déclarée globale dans le code source reste locale et privée par rapport au processus
 - Les affichages sont redirigés via le réseau sur le terminal qui a lancé le programme MPI
- Utilisation d'une représentation interne des données
 - Utile pour l'hétérogénéité (implique une définition de type générique)
- Les processus ne peuvent communiquer que via les primitives MPI.
 - Nous utiliserons le langage C : tous les noms de routines commencent par « MPI_ »

Primitives de Bases

Initialisation : La première fonction à appeler

```
int MPI_Init(int* argc, char** argv);
```

 Finalisation : doit être la dernière fonction MPI à être appelée

```
int MPI Finalize();
```

- Ces deux procédures doivent être appelées exactement une fois par tous les processus
- Directive préprocesseur : #include <mpi.h>

Communicateur

- Type: MPI Comm
- Définit un ensemble statique de processus.
 - Peut être créé ou détruit en cours d'application
 - Utile pour les communications collectives
- Un processus a un ou plusieurs identifiants de la forme :

(communicateur, numéro)

- Un processus peut appartenir à plusieurs communicateurs
- Il peut avoir un numéro différent dans chaque communicateur
- Chaque communication MPI doit préciser le communicateur concerné.
 - Permet l'identification de l'émetteur / du destinataire
- MPI_COMM_WOLRD est prédéfini et regroupe l'ensemble des processus du système

Avoir des informations sur le communicateur

 Le nombre de processus présents dans le communicateur comm:

```
int MPI_Comm_size(MPI_Comm comm, int *size) ;
```

Mon numéro dans le communicateur comm:

```
int MPI_Comm_rank(MPI_Comm comm, int *rank) ;
```

MPI COMM WORLD

 Le communicateur MPI_COMM_WORLD contient tous les processus démarrés

```
int rang ;
MPI_Comm_rank(MPI_COMM_WORLD, &rang) ;
```

 Le couple (MPI_COMM_WORLD, rang) identifie un processus de manière unique

Types de données

MPI	С						
MPI_CHAR	signed char						
MPI_SHORT	signed short						
MPI_INT	signed int						
MPI_LONG	signed long						
MPI_UNSIGNED_CHAR	unsigned char						
MPI_UNSIGNED_SHORT	unsigned short						
MPI_UNSIGNED	unsigned int						
MPI_UNSIGNED_LONG	unsigned long						
MPI_FLOAT	float						
MPI_DOUBLE	double						
MPI_LONG_DOUBLE	long double						

- Il est possible de construire ses propres types
- Puis construire de nouveaux types récursivement



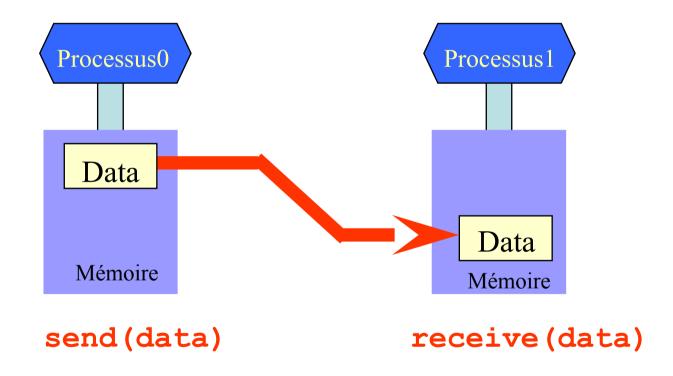
A cause de l'hétérogénéité, la construction de types est complexe!

Structure d'un message sous MPI

- Un message est divisé en une zone de données et une enveloppe :
- Les données du message :
 - Adresse du buffer contenant les données à envoyer
 - Nombre d'élément à envoyer
 - Type MPI des données (pour masquer l'hétérogénéité)
- Les données de contrôle :
 - le Communicateur
 - Le rang du processus (source/destination) dans ce communicateur
 - Le type du message (ou l'étiquette)

La communication point à point

Forme la plus simple de communication.



L'objet Status

- Pour obtenir des informations sur un message dans le buffer de réception :
 - L'émetteur
 - L'étiquette
 - Le nombre de données présent dans les données du message
- Structure de type prédéfini MPI_Status
 - accès à la valeur du tag : status.MPI_TAG;
 - accès à l'identité de l'émetteur : status.MPI_SOURCE;
- Peut être interrogé par l'intermédiaire d'une routine

```
MPI_Get_Count(&status, datatype, &count);
```

Renvoie dans count le nombre d'objets de type datatype reçus

Émission d'un message

Émission bloquante :

- buf : adresse des données à envoyer
- count : le nombre de données à envoyer
- datatype : le type MPI à envoyer

Partie contrôle

- dest : le processus destinataire du message (dans le communicateur considéré)
- tag : le type du message (ou l'étiquette)
- comm : le communicateur considéré

Réception d'un message

- Consomme un message dans le buffer de réception
- Réception bloquante :

```
int MPI_Recv(void *buf, int count, MPI_Datatype datatype,
  int source, int tag, MPI_Comm comm, MPI_Status *status);
```

Partie données

- buf : adresse du buffer où l'on va recevoir les données
- count : le nombre de données stockable dans le buffer
- datatype : le type de donnée MPI à recevoir

Partie contrôle

- source : le processus émetteur du message (dans le communicateur considéré)
- tag : le type du message (ou l'étiquette)
- comm : le communicateur considéré
- status : pointeur sur une variable MPI_Status pour avoir des informations complémentaires sur le message reçu

Les « jokers »

 Pour recevoir un message dont on ne connaît pas l'émetteur a priori

```
- MPI_ANY_SOURCE
```

 Pour recevoir un message dont on ne connaît pas le type a priori

```
- MPI_ANY_TAG
```

 Possibilité de récupérer l'identité de l'émetteur ou le type du message à travers l'objet MPI_Status

Tester le buffer de réception

- Possibilité de savoir si un message est présent <u>sans le</u> <u>consommer</u>
- Version bloquante :

```
int MPI_Probe(int source, int tag, MPI_Comm comm, MPI_Status *status);
```

Version non-bloquante :

```
int MPI_Iprobe(int source, int tag, MPI_Comm comm, int *flag,MPI_Status status);
```

- source : l'émetteur attendu (dans le communicateur considéré)
- tag : l'étiquette attendue
- flag : paramètre résultat, vaut 0 s'il n'y a pas de message du processus source avec l'étiquette tag dans le buffer de réception
- comm : le communicateur considéré
- Possibilité d'utiliser les jokers : le status identifie les messages et permet de définir une zone de réception appropriée pour les données

Primitives de communication MPI

Bloquantes :

Asynchrone

<u>Émission</u> (MPI_Send): L'émission se termine lorsque le message a bien été envoyé sur le réseau, le buffer d'émission peut ainsi être réutilisé.

Réception (MPI_Recv): La réception se termine lorsque les données attendues sont disponibles dans le buffer de réception

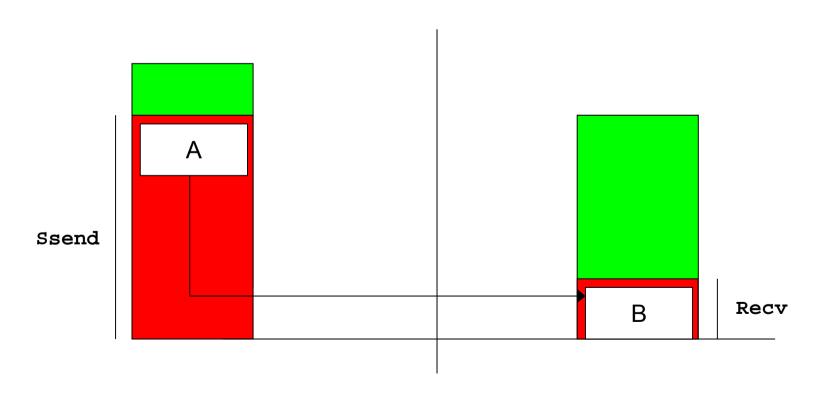
Synchrone

<u>Émission</u> (MPI_Ssend) : l'émission se termine lorsque le destinataire a fait sa réception.

 Non bloquantes: Permet de recouvrir les communications par le calcul. (MPI Isend, MPI Irecv et MPI Issend)

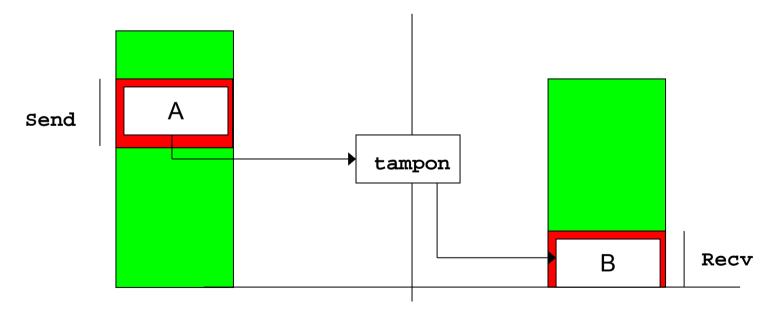
Émission synchrone bloquante

- L'émission ne peut s'exécuter que lorsque le destinataire appelle une primitive de réception (rdv)
 - Pas besoin de zone de stockage intermédiaire : les données sont copiées directement dans la zone de réception du destinataire.



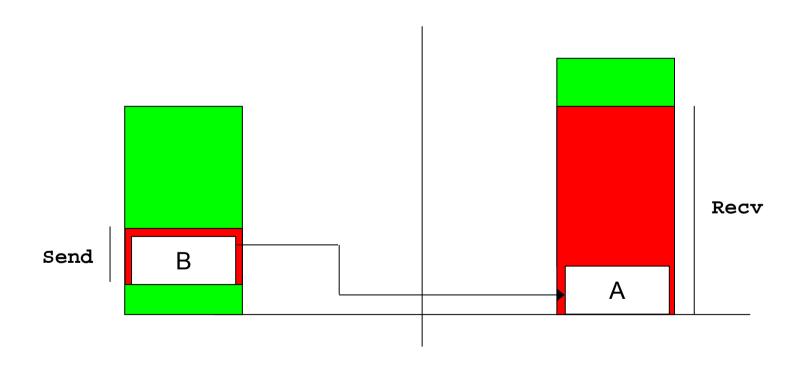
Émission asynchrone bloquante

- Lorsque l'émission se termine :
 - Soit les données ont été réçues
 - Soit elles sont en transit (copiées dans un tampon système)
- Possibilité d'une zone de stockage intermédiaire
 - Dépend de l'implémentation



Réception bloquante

 La réception se termine lorsque les données sont disponibles dans le buffer de réception



Exemple à 3 processus

```
#include <stdio.h>
#include <mpi.h>
#define TAG 99
int main(int argc, char *argv[]){
   int msq = 2;
   int rang;
  MPI Status status;
  MPI Init(&argc, &argv);
  MPI Comm rank(MPI COMM WORLD, &rang);
   if (rang == 0) { /* 0 attend 2 messages */
      MPI Recv(&msg, 1, MPI INT, MPI ANY SOURCE, TAG, MPI COMM WORLD, &status);
      printf("Hello %d !\n", status.MPI SOURCE);
      MPI Recv(&msg, 1, MPI INT, MPI ANY SOURCE, TAG, MPI COMM WORLD, &status);
     printf("Hello %d !\n", status.MPI SOURCE);
   } else {
      MPI Send(&msg, 1, MPI INT, 0, 99, MPI COMM WORLD);
  MPI Finalize();
   return 0;
```

Les communications MPI

Communications fiables

Tout message émis est reçu exactement une fois

Communications FIFO

- Pour tout couple de processus (Pi, Pj) :
- Pour tout couple (m, m') de messages émis par Pi à destination de
 Pj :
 - Si m est envoyé avant m', alors m est reçu avant m'
- Cette condition ne s'applique pas si les destinataires sont différents

Le buffer de réception n'est pas une file

Le buffer n'est pas une file...

```
#include <stdio.h>
#include <mpi.h>
#define TAG1 99
#define TAG2 98
int main(int argc, char *argv[]){
   int msq = 3;
   int rang;
  MPI Status status;
  MPI Init(&argc, &argv);
  MPI Comm rank(MPI COMM WORLD, &rang);
   if (rang == 0) { /* 0 envoie a 1 */
      MPI Send(&msg, 1, MPI INT, 1, TAG1, MPI COMM WORLD);
      msq = 5;
     MPI Send(&msg, 1, MPI INT, 1, TAG2, MPI COMM WORLD);
   } else {
     MPI Recv(&msg, 1, MPI INT, 0, TAG2, MPI COMM WORLD, &status);
      printf("I received %d \n", msq);
      MPI Recv(&msg, 1, MPI INT, 0, TAG1, MPI COMM WORLD, &status);
     printf("J'ai recu %d \n", msq);
                                          Ce programme fonctionne!!
  MPI Finalize();
   return 0;
```

Mais ...

```
#include <stdio.h>
#include <mpi.h>
#define TAG1 99
int main(int argc, char *argv[]){
   int msq = 3;
   int rang;
  MPI Status status;
  MPI Init(&argc, &argv);
  MPI Comm rank (MPI COMM WORLD, &rang);
   if (rang == 0) { /* 0 envoie a 1 */
      MPI Send(&msg, 1, MPI INT, 1, TAG1, MPI COMM WORLD);
     msq = 5;
      MPI Send(&msq, 1, MPI INT, 1, TAG1, MPI COMM WORLD);
   } else {
      MPI Recv(&msg, 1, MPI INT, 0, TAG1, MPI COMM WORLD, &status);
      MPI Recv(&msg, 1, MPI INT, 0, TAG1, MPI COMM WORLD, &status);
      printf("J'ai recu %d \n", msq);
   }
  MPI Finalize();
   return 0;
                                           La valeur affichée est toujours 5
```

Schéma d'un buffer de réception

Nombre de processus = 3 Nombre de types de message = 2

Sur chaque processus, un buffer de réception. Exemple :

Expéditeur	Tag	tête de file <			Messages				queue de file				
Processus 0	0	m1									m10		Ī
	1			m3						m9]
Processus 1	0		m2			m5						m11]
	1				m4		•	m7					ļ
Processus 2	0						m6						ļ
	1						•	1	m8]

Si on note (processus, tag) les réceptions, donnez l'ordre dans lesquels les messages sont consommés avec la série de réceptions :

(any,any) (any,1) (2,any) (1,1) (1,0) (any,any) (0,any) (2,1) (1,any) (any,any) (any,any)

Communications collectives

Principes

- Routines de haut niveau permettant de gérer simultanément plusieurs communications
- Doivent être appelées par tous les processus du communicateur
- Utilisent les routines de communication point à point

Exemples

- Broadcast : envoi d'un message à tout le monde : MPI_Bcast
- Barrière de synchronisation : MPI_Barrier
- Distribution/rassemblement de données : MPI_Scatter / MPI Gather
- Réduction : combinaison des données de plusieurs processus pour obtenir un résultat : MPI Reduce

Diffusion de données

- Le contenu de la variable buf du processus de rang root est envoyé à tous les processus du communicateur comm.
- Ces données sont copiées dans la variable buf de tous les processus de comm, y compris root.
 - buffer : l'adresse sur les données à diffuser
 - count : nombre de données à diffuser
 - datatype : type MPI des données
 - root : l'identifiant (dans le communicateur comm) du processus source
 - comm : le communicateur considéré.

Exemple de diffusion

```
#include <stdio.h>
#include <string.h>
#include <mpi.h>
int main(int argc, char *argv[]) {
   char msq[20];
   int rang;
  MPI Init(&argc, &argv);
  MPI Comm rank (MPI COMM WORLD, &rang);
   if (rang == 0) { /*-- on choisit 0 comme emetteur --*/
      strcpy(msq, "Hello world !");
  MPI Bcast(msq, 20, MPI CHAR, 0, MPI COMM WORLD);
   printf("Je suis %d et je recois : %s\n", rang, msg);
   MPI Finalize();
   return 0;
```

Multithread

Permettre des processus multi-thread

- Choix de plusieurs niveaux d'exécution avec le paramètre required.
 - MPI_THREAD_SINGLE : un seul thread par processus (équivalent à MPI_Init)
 - MPI_THREAD_FUNNELED : plusieurs threads, mais un seul autorisé à utiliser les primitives MPI (celui qui a appelé MPI_Init_thread).
 - MPI_THREAD_SERIALIZED : plusieurs threads, mais les appels aux primitives MPI se font de manière exclusive : au plus un seul appel au même moment
 - MPI_THREAD_MULTIPLE : plusieurs threads peuvent appeler les primtives MPI sans aucune restriction. (Actuellement peu testé et encore instable !)
- Le paramètre résultat provided indique le niveau disponible sur les machines (dépend de l'implémentation et de la version)

Conclusion

- Programmation intuitive (une fois qu'on dispose d'un algorithme)
- Si le processus est séquentiel, c'est au programmeur de gérer l'indéterminisme :
 - le processus doit-il exécuter une émission ou une réception ?
- Possibilité d'une vraie exécution répartie (processus sur machine distante)
- Il suffit de 6 primitives pour écrire des programmes MPI simples :

```
MPI_Init
MPI_Comm_size
MPI_Comm_rank
MPI_Send
MPI_Recv
MPI_Recv
```

MPI est simple!