# Introduction à OpenMPI

Jérôme Lelong

Ensimag

Année 2013-2014

Jérôme Lelong (Ensimag)

Calcul parallèle en finance

Année 2013-2014 1

Jérôme Lelong (Ensimag)

Calcul parallèle en finance

Année 2013-2014 2 /



## Pourquoi une librairie en plus d'OpenMP

- ▶ OpenMP s'adresse à des machines à mémoire partagée avec peu de processeurs
- ► MPI permet de programmer sur des architectures à mémoire distribuée (souvent des PCs reliés entre eux)
- ► La gestion des communications dans MPI se fait à la main et propose de manière générale plus fin qu'OpenMP sur la manière dont le code s'exécute



## Plan

- Introduction à MPI
- Les Communications
  - Bloquantes
  - Les opérations de réduction
  - Première application avec la PNL
  - Collectives
  - Non-bloquantes
- Manipuler des types complexes
  - Pack / Unpack mécanisme
  - Les types dérivés

Grenoble INP Ensimag

## Les architectures cibles

- ► Les clusters de PC reliés entre eux par le réseau : typiquement quelques centaines de coeurs
- ► Les super calculateurs disposant de plusieurs niveaux de mémoire dont une partie partagée et une partie distribuée (par exemple la dernière machine Tera 100 de Bull avec 140,000 coeurs)
- ► OpenMP perd en efficacité lorsque le nombre de coeurs augmentent
- ► On préfère regrouper les coeurs par petits paquets (une dizaine)
  - ► A l'intérieur d'un paquet : programmation type OpenMP
  - Entre 2 paquets : MPI

Jérôme Lelong (Ensimag) Calcul parallèle en finance Année 2013-2014 3 / 51 Jérôme Lelong (Ensimag) Calcul parallèle en finance Année 2013-2014 4 / s



## Qu'est-ce que MPI

- ► MPI = Message Passing Interface, un protocole d'échange de messages entre des machines reliées par un réseau.
- ► Permet la communication et la synchronisation de processus s'exécutant sur des machines différentes.
- ▶ La communication s'effectue grâce au protocole SSH

Jérôme Lelong (Ensimag)

Calcul parallèle en finance

nnóo 2012-2014 - E / E



## Exécuter

Pour exécuter un programme compilés avec MPI dans un environnement parallèle : mpirun

- ► Définir comment communiquer à travers le réseau : export RSHCOMMAND=ssh (peut être mis dans \$HOME/.bashrc)
- ► Implémentation OpenMPI

```
mpirun -machinefile fic -np X executable
```

X est le nombre de processeurs à utiliser. fic est un fichier du type

host1.example.com slots=X1 max\_slots=Y1 host2.example.com slots=X2 max\_slots=Y2

X: nb CPU sur la machine

Y: nb maximal de processus que MPI peut lancer sur la machine.

La partie slots=X et max\_slots=Y est facultative.



## Compiler

- ▶ II faut inclure mpi.h
- Compilateurs: mpicc ou mpic++. Ce sont des wrappers vers gcc ou g++ avec les bons flags automatiquement ajoutés.
  - ► Flags de compilation : mpicc -showme:compile
  - ► Flags de link : mpicc -showme:link ou mpic++ -showme:link
  - ▶ mpicc = gcc `mpicc -showme:compile`
  - ▶ mpic++ \(\equiv g++\) \(\text{mpic++}\) -showme:compile\(\text{`}\)
  - La connaissance des flags est indispensable si l'on veut créer des librairies dynamiques avec libtool

```
CFLAGS=`mpicc -showme:compile`
CXXFLAGS=`mpicc -showme:compile`
LDFLAGS=`mpicc -showme:link`
```

Jérôme Lelong (Ensimag)

Calcul parallèle en finance

Année 2013-2014

Grenoble INP Ensimag

## Un programme de base

```
int main (int argc, char **argv)
{
  int size, rank;
  MPI_Init (&argc, &argv);
  MPI_Comm_size (MPI_COMM_WORLD, &size);
  MPI_Comm_rank (MPI_COMM_WORLD, &rank);
  printf ("my rank is %d/%d\n", rank, size);
  MPI_Finalize ();
  exit (0);
}
```

Jérôme Lelong (Ensimag) Calcul parallèle en finance Année 2013-2014 7 / 51



## Quelques conventions

▶ Les fonctions MPI commencent par le préfixe MPI\_suivi d'une majuscule. Elles renvoient un code d'erreur entier égal à MPI\_SUCCESS si tout s'est bien déroulé avec la convention

0 = MPI\_SUCCCESS < tous les autres codes

Pour savoir à quelle erreur un code correspond

```
int MPI_Error_string(int errorcode, char *str, int *len)
```

▶ Les constantes MPI s'écrivent en majuscule

Jérôme Lelong (Ensimag

Calcul parallèle en finance

nnóo 2012-2014 9 /

Grenoble INP

Plan

- Introduction à MPI
- Les Communications
  - Bloquantes
  - Les opérations de réduction
  - Première application avec la PNL
  - Collectives
  - Non-bloquantes
- Manipuler des types complexes
  - Pack / Unpack mécanisme
  - Les types dérivés



### Performances I

- ► Comme pour les programmes OpenMP, on mesure la performance de l'implémentation en termes de speed-up par rapport à l'implémentation séquentielle.
- Les communications réduisent l'efficacité d'un code, il faut les minimiser.
- Pour mesurer le temps d'exécution d'une partie du code, utiliser double MPI\_Wtime() qui renvoie un temps en secondes (c'est le temps de la pendule, pas un temps CPU)
- ▶ La mesure obtenue peut varier d'une exécution à l'autre de la charge des machines : on mesure un temps réel et non un temps CPU.

Jérôme Lelong (Ensimag

Calcul parallèle en financ

Grenoble INP Ensimag

## Les communicateurs

- Un communicateur est un ensemble de processus pouvant communiquer entre eux. MPI\_COMM\_WORLD est le communicateur par défaut regroupant tous les processus crées au lancement de l'application. MPI\_COMM\_WORLD est créé par MPI\_Init.
- ► Pour communiquer entre eux, 2 processus doivent impérativement appartenir à un communicateur commun
- ► Un processus peut appartenir à plusieurs communicateurs et a un rang différent dans chacun d'eux.
- ► On peut créer des communicateurs à partir des routines

  MPI\_Group\_range\_excl puis MPI\_Comm\_create par exemple.
- Pour obtenir la taille d'un communicateur et le rang d'un processus au sein de celui-ci

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

Jérôme Lelong (Ensimag) Calcul parallèle en finance Année 2013-2014 11 / 51

Calcul parallèle en finan

Année 2013-2014



## Les échanges de messages

## Grenoble INP Ensimag

# Les types MPI

#### Il existe différents types de communication

- ▶ Les communications bloquantes : un message envoyé doit être reçu.
  - Le processus qui initie l'envoi est bloqué tant que le message n'a pas été reçu.
  - ▶ La synchronisation entre les processus se fait naturellement.
  - Les messages ne peuvent se croiser : phénomène de *deadlocks*.
- Les communications non bloquantes :
  - ▶ L'exécution se poursuit sans attendre que le message ait été réceptionné
  - La synchronisation des processus doit être gérée manuellement
  - ▶ Les communications peuvent être recouvertes par des calculs.
  - ► Les messages peuvent se croiser.
- Les messages ne se doublent pas.

Jérôme Lelong (Ensimag) Calcul parallèle en finance Année 2013-2014 13



## Spécification d'un message

#### Contexte

- source : rang du processus qui envoie
- destinataire : rang du processus à qui le message est destiné
- Tag : entier qui identifie le message envoyé.
- ▶ le communicateur dans lequel on se trouve
- ▶ Message en lui-même
  - buffer contenant les données, c'est une adresse, un pointeur pas une référence.
  - ► count : nombre de données de type "datatype" à transmettre
  - datatype : c'est le type des données à transmettre. C'est obligatoirement un type MPI

type MPI	type C
MPI_SHORT	short
MPI_INT	int
MPI_LONG	long int
MPI_UNSIGNED_SHORT	unsigned short
MPI_UNSIGNED_INT	unsigned int
MPI_UNSIGNED_LONG	unsigned long int
MPI_FLOAT	float
MPI_DOUBLE	double
MPI_LONG_DOUBLE	long double
MPI_CHAR	char
MPI_BYTE	entier positif 8-bit

Ces types assurent la portabilité du code entre des machines d'architectures différentes.

Jérôme Lelong (Ensimag) Calcul parallèle en finance Année 2013-2014 14 / 51



MPI\_Send

```
int MPI_Send(void *buf, int count, MPI_Datatype datatype,
int dest, int tag, MPI_Comm comm)
```

- buf : adresse de la donnée à envoyer
- count : le nombre d'éléments à envoyer
- ▶ datatype: le type de chaque élément (MPI\_INT, MPI\_DOUBLE,...)
- ▶ dest le rang du processeur à qui le messages est destiné
- tag: un entier pour marquer le message
- ► comm : le monde dans lequel la communication doit avoir lieu (pour nous MPI\_COMM\_WORLD)

Jérôme Lelong (Ensimag) Calcul parallèle en finance Année 2013-2014 15 / 51 Jérôme Lelong (Ensimag) Calcul parallèle en finance Année 2013-2014 16 /



## MPI\_Send

```
Grenoble INP
Ensimag
```



```
int MPI_Send(void *buf, int count, MPI_Datatype datatype,
int dest, int tag, MPI_Comm comm)
```

#### Exemples

```
/* Envoyer un entier a */
MPI_Send (&a,1,MPI_INT,dest,tag,comm);
/* Envoyer un tableau t de n entiers */
MPI_Send (t,n,MPI_INT,dest,tag,comm);
/* Envoyer un entier a NON portable */
MPI_Send (a,sizeof(int),MPI_BYTE,dest,tag,comm);
/* Envoyer un tableau t de n entiers NON portable */
MPI_Send (t,n*sizeof(int),MPI_BYTE,dest,tag,comm);
```

Jéröme Lelong (Ensimag)

Calcul parallèle en finance

Année 2013-2014 17 /





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

- ▶ buf : adresse du buffer où écrire le message reçu. buf doit avoir été préalablement alloué.
- ▶ count : le nombre d'éléments à recevoir de type datatype
- ▶ datatype : le type MPI de chaque élément
- ▶ source : le rang du processeur dont on attend le message
- ▶ tag: un entier pour marquer le message
- ▶ comm : le monde dans lequel la communication doit avoir lieu (pour nous MPI\_COMM\_WORLD)
- ▶ status : objet MPI contenant des informations sur le message reçu.

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

Fonction bloquante. L'exécution est bloquée tant buf ne contient pas le nouveau message reçu. Attention, cela ne présage en rien que l'intégralité du message a effectivement été reçu.

ome Lelong (Ensimag) Calcul parallèle en finance Année 2013-2014 18 / 51





Année 2013-2014 20 / 51

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

#### Exemples

```
int a, *t;
/* Recevoir un entier a */
MPI_Recv (&a,1,MPI_INT,source,tag,comm,status);
/* Recevoir un tableau t de n entiers */
t = malloc (sizeof(int)*n);
MPI_Recv (t,n,MPI_INT,source,tag,comm,status);
/* Recevoir un entier a NON portable */
MPI_Recv (&a,sizeof(int),MPI_BYTE,source,tag,comm,status);
/* Recevoir un tableau t de n entiers NON portable */
t = malloc (sizeof(int)*n);
MPI_Recv (t,n*sizeof(int),MPI_BYTE,source,tag,comm,status);
```

Jérôme Lelong (Ensimag) Calcul parallèle en finance Année 2013-2014 19 / 51 Jérôme Lelong (Ensimag)





- ► Un message ne peut être reçu que si les TAGs d'envoi et de réception sont identiques
- MPI\_ANY\_TAG : permet de recevoir un message quelque soit son TAG
- ► MPI\_ANY\_SOURCE : permet de recevoir un message de n'importe quel processus. Utilisé dans un schéma maître esclave par le maître pour se mettre en attente d'une réponse d'un des esclaves.
- ▶ Dans le cas de l'utilisation d'une valeur MPI\_ANY\_XXX, comment connaître sa vraie valeur? grâce à la variable status qui contient les champs MPI\_TAG et MPI\_SOURCE.

Jérôme Lelong (Ensimag) Calcul parallèle en finance Année 2013-2014 21



# La synchronisation

 Les communications bloquantes permettent de synchroniser un ou plusieurs processus.

```
int MPI_Barrier(MPI_Comm comm)
```

Bloque l'exécution du processus appelant tant que tous les membres du communicateur ne l'ont pas appelée.



# Plusieurs modes d'émission de messages

- mode "standard": MPI\_Send Envoi bufferisé ou non suivant l'implémentation et l'OS. Peut être bloquante ou non. Ne rend la main que lorsque la variable à envoyer peut de nouveau être utilisée.
- mode "synchrone": MPI\_Ssend L'envoi est terminé dès qu'une opération de réception débute. Ceci ne signifie pas que le message a été reçu intégralement. N'utilise pas de buffer temporaire, c'est mieux que MPI\_Send.
- mode "ready": MPI\_Rsend
   Ne peut être utilisé que si le processus destinataire a déjà appelé une fonction de réception. Fonction dangereuse à utiliser
- mode "buffer": MPI\_Bsend L'envoi utilise un buffer géré par le programmeur. Un buffer doit être attaché avec MPI\_Buffer\_attach. Rend la main dès que le message est copié dans le buffer de communication. Ne doit être utilisé qu'en cas de nécessité absolue.

Jérôme Lelong (Ensimag) Calcul parallèle en finance Année 2013-2014 22 / 51



## MPI Reduce

```
int MPI_Reduce(void *sendbuf, void *recvbuf, int count,
MPI_Datatype datatype, MPI_Op op, int root, MPI_Comm comm)
```

- Agrège les résultats de tous les processus au travers d'une opération (MPI\_SUM, MPI\_PROD, MPI\_MAX, ...)
- ► L'utilisateur peur définir de nouvelles opérations avec MPI\_Op\_create et MPI\_Op\_free.
- ▶ Utilisation typique : le calcul d'une somme par différents processus
- ▶ Avec MPI Allreduce, tous les processus reçoivent le résultat.

```
for(i=0; i<N; i++) myresult += data[i];
MPI_Reduce(&myresult, &result, 1, MPI_DOUBLE,
MPI_SUM, 0, MPI_COMM_WORLD);</pre>
```

result contient la somme de toutes les sommes partielles myresult

érôme Lelong (Ensimag) Calcul parallèle en finance Année 2013-2014 23 / 51 Jérôme Lelong (Ensimag) Calcul parallèle en finance Année 2013-2014 24 / 5



# La trame d'un programme Monte-Carlo sous MPI

```
MPI_Init(&argc, &argv);
MPI_Comm_size (MPI_COMM_WORLD, &size);
MPI_Comm_rank (MPI_COMM_WORLD, &rank);

PnlRng *rng;
rng = pnl_rng_dcmt_create_id(rank, seed_search);
pnl_rng_sseed(rng, myseed);
/* calculer */
pnl_rng_free (&rng);

if ( rank == 0) {
   for (j=1;j<size;j++) /* Recevoir la réponse de j */
} else {
   /* envoyer la réponse au maître */
}
MPI_Finalize ();</pre>
```

Jérôme Lelong (Ensimag)

Calcul parallèle en finance

Année 2013-2014 25



MPI Bcast

Envoi d'un même message à tous les processus d'un groupe, y compris le processus qui réalise l'envoi

```
int MPI_Bcast(void *buffer, int count, MPI_Datatype datatype,
int root, MPI_Comm comm)
```

La fonction Bcast doit être appelée par tous les processus du groupe.

```
MPI_Comm comm;
int array[100];
int root=0;
...
MPI_Bcast( array, 100, MPI_INT, root, comm);
```



### Communications collectives

- ► Permettent à un groupe de processus (un communicateur) de communiquer entre eux.
- ▶ Une seule opération pour plusieurs communications point à point : beaucoup plus efficace de répéter plusieurs fois les mêmes opérations élémentaires.
- ▶ L'exécution du programme ne se poursuit que lorsque l'opération collective est terminée, i.e. lorsque la communication est terminée pour tous les processus. Tous les processus sont synchronisés.
- ▶ Pas de possibilité de tagger les messages.

Jérôme Lelong (Ensimag) Calcul parallèle en finance Année 2013-2014 26 / 51



MPI\_Gather

Chaque processus y compris le processus root envoie le contenu de son buffer au processus root.

```
int MPI_Gather(void *sendbuf, int sendcount,
    MPI_Datatype sendtype, void *recvbuf, int recvcount,
    MPI_Datatype recvtype, int root, MPI_Comm comm)
```

- ▶ les arguments recvbuf, recvcount et recvtype ne sont pris en compte que sur le processus root
- ➤ On doit avoir sendcount = recvcount et sendtype = recvtype.

Jérôme Lelong (Ensimag) Calcul parallèle en finance Année 2013-2014 27 / 51 Jérôme Lelong (Ensimag) Calcul parallèle en finance Année 2013-2014 28 / 51



## MPI\_Gather

#### équivalent à si tous les processus appellent

rbuf = malloc(gsize\*100\*sizeof(int));

MPI\_Gather( sendarray, 100, MPI\_INT,

rbuf, 100, MPI\_INT, root, comm);

```
MPI_Send(sendbuf, sendcount, sendtype, root, ...)
```

#### et le processus root appelle n fois

int gsize, sendarray[100];

MPI\_Comm\_size( comm, &gsize);

int root, \*rbuf;

```
MPI_Recv(recfbuf+i*recvcount, recvcount, recvtype, i, ...)
```

Jérôme Lelong (Ensimag

Calcul parallèle en finance

Année 2013-2014

renoble INP

MPI Scatter

```
int gsize, *sendbuf;
int root, rbuf[100];
...
MPI_Comm_size(comm, &gsize);
sendbuf = malloc(gsize*100*sizeof(int));
...
MPI_Scatter(sendbuf, 100, MPI_INT, rbuf, 100,
MPI_INT, root, comm);
```

### équivalent à si le processus root effectue n opérations d'envoi

```
MPI_Send(sendbuf+i*sendcount, sendcount, sendtype, i, ...)
```

#### et tous les processus effectuent

```
MPI_Recv(recvbuf, recvcount, recvtype, i, ...)
```



## MPI\_Scatter

Envoi d'un bloc différent à tous les processus d'un groupe, y compris le processus qui réalise l'envoi.

```
int MPI_Scatter(void *sendbuf, int sendcount,
MPI_Datatype sendtype, void *recvbuf, int recvcount,
MPI_Datatype recvtype, int root, MPI_Comm comm)
```

- les arguments sendbuf, sendcount et sendtype ne sont pris en compte que sur le processus root
- ► On doit avoir sendcount = recvcount et sendtype = recvtype.
- Si recvbuf = MPI\_IN\_PLACE, alors le processus root ne s'envoie pas de données à lui-même.

Jérôme Lelong (Ensimag) Calcul parallèle en finance Année 2013-2014 30 / 51



## MPI AllGather

Récupère les données de tous les processus et renvoie le résultat (la concaténation) à tous les processus. Même fonction que MPI\_Gather mais tout le monde reçoit le résultat.

```
int MPI_Allgather(void *sendbuf, int sendcount,
    MPI_Datatype sendtype, void *recvbuf, int recvcount,
    MPI_Datatype recvtype, MPI_Comm comm)
```

```
int gsize, sendarray[100];
int *rbuf;
...
MPI_Comm_size( comm, &gsize);
rbuf = malloc(gsize*100*sizeof(int));
MPI_Allgather( sendarray, 100, MPI_INT, rbuf,
100, MPI_INT, comm);
```

Jérôme Lelong (Ensimag) Calcul parallèle en finance Année 2013-2014 31 /51 Jérôme Lelong (Ensimag) Calcul parallèle en finance Année 2013-2014 32 /51



## MPI\_Alltoall

Tous les processus envoient leurs données à tous les autres. Toutes les données échangées doivent être de même taille

```
int MPI_Alltoall(void *sendbuf, int sendcount,
MPI_Datatype sendtype, void *recvbuf, int recvcount,
MPI_Datatype recvtype, MPI_Comm comm)
```

```
MPI_Comm_size(comm, &n);
for (i = 0, i < n; i++)
MPI_Send(sendbuf + i * sendcount,
sendcount, sendtype, i, ..., comm);
for (i = 0, i < n; i++)
MPI_Recv(recvbuf + i * recvcount,
recvcount, recvtype, i, ..., comm);</pre>
```

Jérôme Lelong (Ensimagi

Calcul parallèle en finance

Année 2013-2014 33 / 51



## Quelques conseils

- ► Préférer l'envoi d'un gros message à l'envoi de plusieurs petits messages.
- ▶ Recouvrir l'envoi ou la réception par des calculs en utilisant des communications non bloquantes. Attention le code est nettement plus délicat à écrire.



## Communications collectives vectorielles

- Les fonctions MPI\_Scatter, MPI\_Gather, MPI\_Alltoall et MPI\_Allgather possèdent des version vectorielles MPI\_Scatterv, MPI\_Gatherv, MPI\_Alltoallv et MPI\_Allgatherv.
- ► Elles permettent d'envoyer ou de recevoir des blocs de taille variable
- ▶ Ces blocs ne sont pas forcément contigus en mémoire

Jérôme Lelong (Ensimag) Calcul parallèle en finance Année 2013-2014 34/51





```
int MPI_Isend(void *buf, int count, MPI_Datatype datatype,
int dest, int tag, MPI_Comm comm, MPI_Request *request)
```

- Initialise un envoi
- ► Envoi non bloquant : l'exécution se poursuit immédiatement. Pas de blocage en attendant la terminaison de l'envoi
- ▶ Mêmes arguments que MPI\_Send avec en plus un argument identifiant la requête.
- ► L'argument requête permet de tester l'état d'avancement de la requête (MPI\_Test) ou de bloquer l'exécution tant que la requête n'a pas abouti (MPI\_Wait).
- ▶ Ne pas utiliser la variable buf tant que le message n'a pas été reçu.

Jérôme Lelong (Ensimag) Calcul parallèle en finance Année 2013-2014 35 / 51 Jérôme Lelong (Ensimag) Calcul parallèle en finance Année 2013-2014 36 /



## Attendre ou tester une requête

noble INP



▶ MPI\_Test : teste si une requête est terminée ou non

Si la requête est terminée, flag=true et status contient les informations relatives à la requête, si status n'est pas utile peut être remplacé par MPI STATUS IGNORE (permet d'économiser des ressources).

MPI\_Wait : bloque le processus appelant tant que la requête n'est pas terminée.

```
int MPI_Wait(MPI_Request *request, MPI_Status *status)
```

status contient les informations relatives à la requête, si status n'est pas utile peut être remplacé par MPI\_STATUS\_IGNORE (permet d'économiser des ressources).

Jérôme Lelong (Ensimag

Calcul parallèle en finance

Année 2013-2014 37 / 5

14 37/51



Plan

- Introduction à MPI
- Les Communications
  - Bloquantes
  - Les opérations de réduction
  - Première application avec la PNL
  - Collectives
  - Non-bloquantes
- Manipuler des types complexes
  - Pack / Unpack mécanisme
  - Les types dérivés

int MPI\_Irecv(void \*buf, int count, MPI\_Datatype datatype,
int source, int tag, MPI\_Comm comm, MPI\_Request \*request)

- Initialise une réception
- ► Envoi non bloquant : l'exécution se poursuit immédiatement. Pas de blocage en attendant la terminaison de l'envoi
- ► Par rapport à MPI\_Recv pas d'argument MPI\_Status mais un argument MPI\_Request pour identifier la requête.
- L'argument requête permet de tester l'état d'avancement de la requête (MPI\_Test) ou de bloquer l'exécution tant que la requête n'a pas abouti (MPI\_Wait).

Jérôme Lelong (Ensimag) Calcul parallèle en finance Année 2013-2014 38 / 51



## Pack / Unpack

- ► Comment transmettre des messages complexes, par exemple des structures contenant des pointeurs ?
- Il vaut mieux un seul gros message que plusieurs petit. Peut-on agréger des données de type différent (par exemple une matrice et un vecteur) pour ne faire qu'un seul envoi?
- Permet de stocker des objets évolués (tout type de structures ou tableaux) dans une chaine de caractères dans un format indépendant machine.
- ▶ On peut stocker autant d'objets que l'on veut les uns à la suite des autres.
- ▶ Utilisation dérivée : stocker des données sous forme binaire dans un fichier par exemple.

Jérôme Lelong (Ensimag) Calcul parallèle en finance Année 2013-2014 39 / 51 Jérôme Lelong (Ensimag) Calcul parallèle en finance Année 2013-2014 40 /

Grenoble INP Ensimag

**Pack** 

```
int MPI_Pack(void *inbuf, int incount, MPI_Datatype datatype,
```

- ▶ inbuf : adresse où se trouvent les éléments à lire
- ▶ incount : nombre d'éléments
- ▶ datatype : type MPI de chacune des éléments
- ▶ outbuf : buffer où écrire les éléments
- ▶ outsize: taille du buffer
- ▶ position : position à laquelle commence l'écriture. En sortie, est incrémentée de la taille écrite pour un appel ultérieur à MPI\_Pack

void \*outbuf, int outsize, int \*position, MPI\_Comm comm)

inbuf peut être écrit dans un fichier binaire pour être relu plus tard, même par un autre programme.

 Jérôme Lelong (Ensimag)
 Calcul parallèle en finance
 Année 2013-2014



## Unpack

```
int MPI_Unpack(void *inbuf, int insize, int *position,
    void *outbuf, int outcount, MPI_Datatype datatype,
    MPI_Comm comm)
```

- ▶ inbuf: buffer à lire
- ▶ insize: taille du buffer
- ▶ position : position à laquelle commence la lecture. En sortie, est incrémentée de la taille lue pour un appel ultérieur à MPI\_Unpack
- ▶ outbuf : adresse où écrire les éléments lus.
- ▶ datatype : type MPI des éléments
- out.count : nombre d'éléments



## Pack size

Permet de calculer la taille maximale d'un buffer pour stocker incount éléments de type datatype.

- ▶ incount : nombre d'éléments
- ▶ datatype : type MPI de chacune des éléments
- size : contient en sortie la taille minimale que doit avoir le buffer qui sera utilisé pour packer l'objet. C'est la valeur à donner au paramètre outsize de MPI Pack.

Jérôme Lelong (Ensimag)

alcul parallèle en finance

Année 2013-2014 42



## Exemples de Packing : le type PnlVect

```
struct _PnlVect
{
    PnlObject object;
    int size; /*! < size of the vector */
    double *array; /*! < pointer to store the data */
    int mem_size; /*! < size allocated for array */
    int owner; /*! < 1 if the object owns its array, 0 otherwise */
};</pre>
```

Quels champs envoyer? size et array.

Jérôme Lelong (Ensimag) Calcul parallèle en finance Année 2013-2014 43 / 51



## Exemples de Packing : le type PnlVect

```
char *buf;
int info, count, bufsize=0, pos=0;
info=MPI_Pack_size(1,MPI_INT, comm,&count);
if (info) return(info);
bufsize += count;
info=MPI_Pack_size(V->size,MPI_DOUBLE,comm,&count);
if (info) return(info);
bufsize += count;
buf = malloc(size);
info=MPI_Pack(&(V->size),1,MPI_INT,buf,bufsize,&pos,comm);
if (info) return info;
info=MPI_Pack(V->array,V->size,MPI_DOUBLE,buf,bufsize,&pos,comm);
return info;
```

Jérôme Lelong (Ensimagi

Calcul parallèle en finance

Année 2013-2014 4



# Transmission d'un PnlVect par Packing/Unpacking

```
if ( rank == 0 ) {
    /* calculer la taille du buffer avec MPI_Pack_size
    /* packer V dans buf de taille bufsize */
    MPI_Send(buf, bufsize, MPI_PACKED, 1, tag, comm);
} else {
    int info, bufsize;
        char *buf
    MPI_Status status;
        info = MPI_Probe(0, tag, comm, &status);
        if ( info ) return info;
        info = MPI_Get_count(status, MPI_PACKED, &bufsize);
        if ( info ) return info;
        buf = malloc(bufsize);
        info = MPI_Recv(buf,bufsize,MPI_PACKED,0,tag,comm,&status);
        if (info) return info;
        /* lire buf pour reconstruire V */
        free (buf);
}
```



## Exemples de Unpacking : le type PnlVect

Lire un vecteur depuis le buffer buf de taille bufsize.

```
int n, info, pos=0;
PnlVect *V = pnl_vect_new ();
info=MPI_Unpack(buf,bufsize,&pos,&n,1,MPI_INT,comm);
if (info) return info;
pnl_vect_object_resize(V, n);
info=MPI_Unpack(buf,bufsize,&pos,V->array,n,MPI_DOUBLE,comm);
return info;
```

Comment fait-on pour connaître la taille bufsize?

Jerome Leiong (Ensimag)

Calcul parallèle en finance

Année 2013-2014



## Les types dérivés

- Construire un nouveau type à l'exécution
- ► Manipuler des données hétérogènes et/ou non contiguës en mémoire
- ► Permet ensuite d'utiliser directement MPI\_Send et MPI\_Recv (and co) sans passer par l'étape Pack/Unpack, ce qui évite des recopies inutiles.
- Ne fonctionne pas pour une structure dont un champ est alloué dynamiquement : le pas entre les champs d'une structure doit être le même pour toutes les instances.
  - pour les objets complexes tels que vecteurs, matrices, générateurs : on est obligé de passer par Pack/Unpack.

Jérôme Lelong (Ensimag) Calcul parallèle en finance Année 2013-2014 47/51 Jérôme Lelong (Ensimag) Calcul parallèle en finance Année 2013-2014 4



## Construire un type dérivé

#### Comment décrire une structure C

- ▶ le nombre de champs de la structure (int)
- ▶ les types élémentaires de chaque champs (MPI\_Datatype \*)
- ▶ nombre d'éléments dans chaque champ (int \*)
- les adresses des différents champs, calculées relativement au début de la structure (MPI Aint \*)

#### Une fois créé, un type doit être "enregistré"

```
int MPI_Type_commit(MPI_Datatype *datatype)
```

Jérôme Lelong (Ensimag

Calcul parallèle en finance

Année 2013-2014 49 / 51



# Des mécanismes simplifiés pour créer un type

▶ Données homogènes contiguës en mémoire : MPI\_Type\_contiguous. Exemple : une ligne d'une matrice (en stockage ligne).

```
MPI_Type_contiguous(n, MPI_DOUBLE, newtype);
```

▶ Données homogènes non contiguës en mémoire mais espacées d'un pas constant : MPI\_Type\_vector (en stockage ligne). Exemple : une colonne d'une matrice.

```
MPI_Type_vector(m, 1, n, MPI_DOUBLE, newtype);
```

▶ Données homogènes non contiguës en mémoire et espacées d'un pas variable : MPI Type indexed

Jérôme Lelong (Ensimag)

Calcul parallèle en finance

Année 2013-2014 51 / 51



## Un exemple élémentaire

typedef struct { int i, j; float f; char tab[10]; } structure;

```
MPI_Datatype newtype,
MPI_Aint displ [3];
int longueurs [3] = {2, 1, 10};
MPI_Datatype types [3] = { MPI_INT, MPI_FLOAT, MPI_CHAR };

MPI_Get_address (&(structure.i), &(displ[0]));
MPI_Get_address (&(structure.f), &(displ[1]));
MPI_Get_address (structure.tab, &(displ[2]));

displ[1] -= displ[0];
displ[2] -= displ[0];
displ[2] -= displ[0];
displ[0] = 0;

MPI_Type_create_struct(3,longueurs,displ,types,&newtype);
MPI_Type_commit (&newtype);
```

Jérôme Lelong (Ensimag) Calcul parallèle en finance Année 2013-2014 50 / 51