
Introduction aux architectures et programmes parallèles

Daniel Etiemble
de@lri.fr

Accélération

- Accélération (p processeurs) = $\frac{\text{Performance (p processeurs)}}{\text{Performance (1 processeur)}}$
- Pour un problème de taille fixe (entrées fixées),
performance = 1/temps
- Accélération à problème fixé
– (p processeurs) = $\frac{\text{Temps (1 processeur)}}{\text{Temps (p processeurs)}}$

Amdahl et Gustafson

S: Temps séquentiel

P: Temps parallélisable

Application fixe

Amdahl

$$Acc(n) = \frac{S + P}{S + P/n}$$

$$T_s = S + P = f_s + (1 - f_s)$$

$$T_p = S + P/n = f_s + (1 - f_s)/n$$

$$Acc(n)_{n \rightarrow \infty} \rightarrow 1/f_s$$

IFIPS-2
Calcul parallèle

Application extensible

Gustafson

$$P = a * n$$

$$Acc(n) = \frac{S + a.P}{S + P}$$

$$T_s = S + P = f_s + n(1 - f_s)$$

$$T_p = S + P/n = f_s + (1 - f_s)$$

$$E(n) = \frac{f_s}{n} + 1 - f_s$$

D. Etiemble

3

Classification de Flynn

- Flot d'instructions x Flot de données
 - Single Instruction Single Data (SISD)
 - Single Instruction Multiple Data (SIMD)
 - Multiple Instruction Single Data
 - **Multiple Instruction Multiple Data (MIMD)**
- “Tout est MIMD” !

IFIPS-2
Calcul parallèle

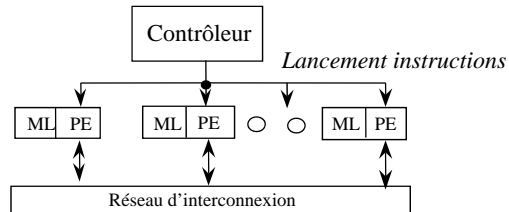
D. Etiemble

4

SIMD

- **Modèle d'exécution**

- CM2
- Maspar



- **Modèle obsolète pour machines parallèles**

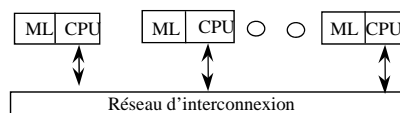
- Processeurs spécifiques différents des CPU standards
- Lancement des instructions incompatible avec les fréquences d'horloge des microprocesseurs modernes
- Synchronisation après chaque instruction : les instructions conditionnelles sont synchronisées

- **SPMD**

- **Extensions SIMD dans les microprocesseurs**

Version SPMD du SIMD

- **Modèle d'exécution**

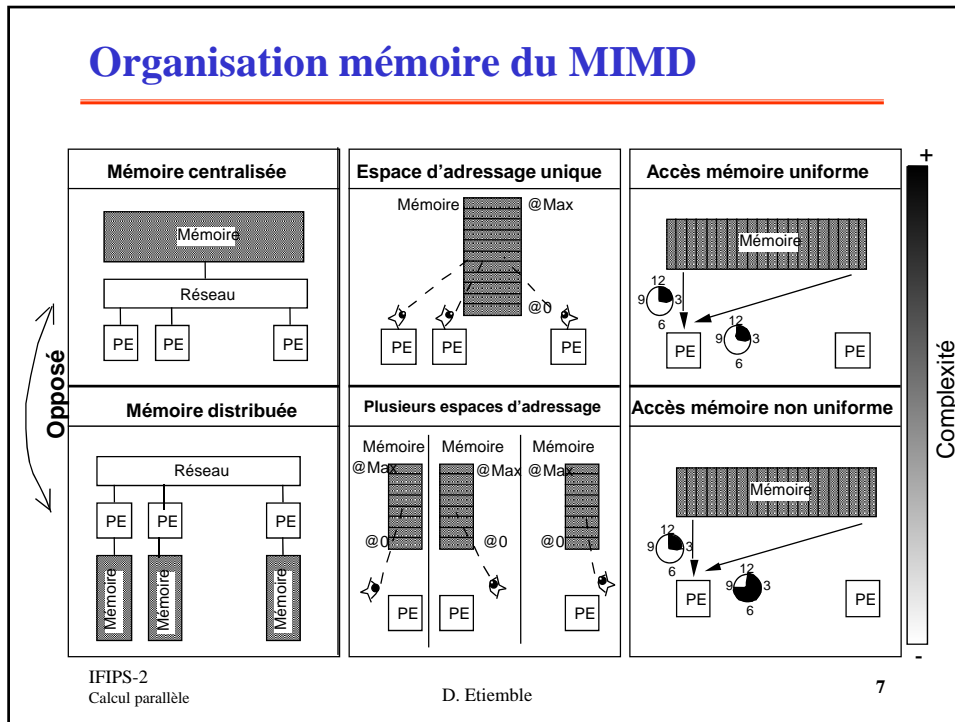


- Chaque CPU exécute le même code.
- Les CPU sont synchronisés par des barrières avant les transferts de données.

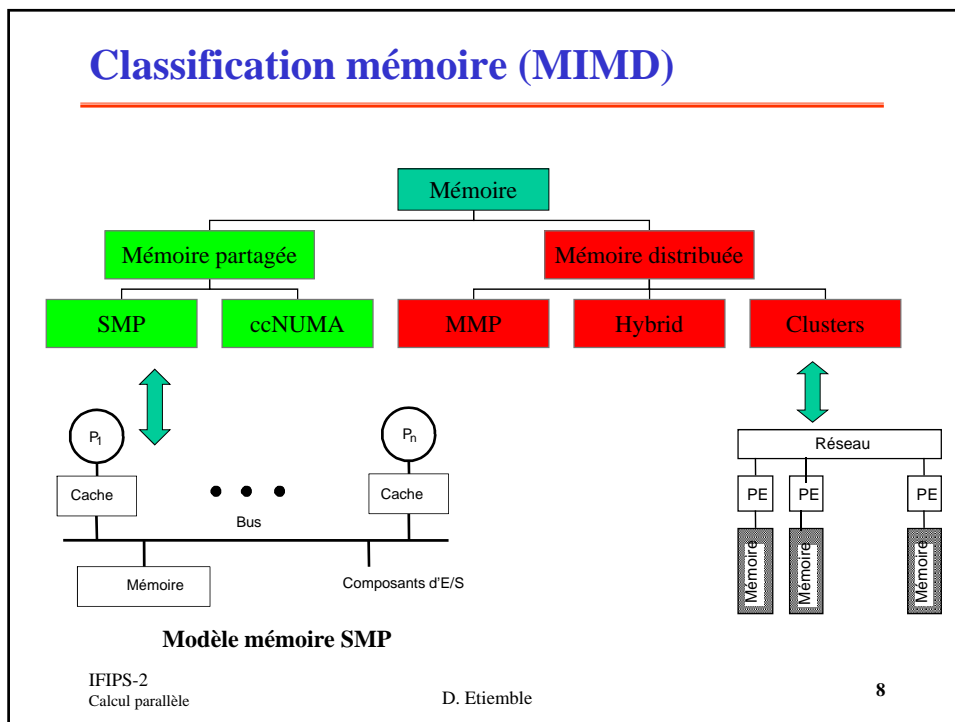
- **Clusters de PCs**

- PC
- Ethernet

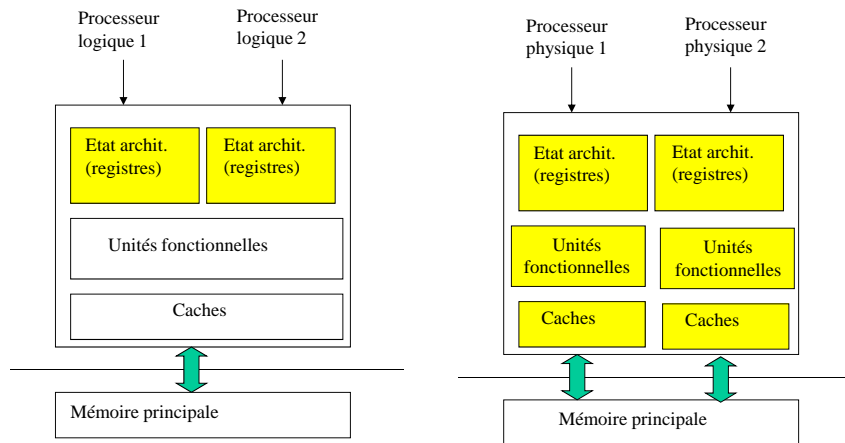
Organisation mémoire du MIMD



Classification mémoire (MIMD)



Multi-thread et multiprocesseurs

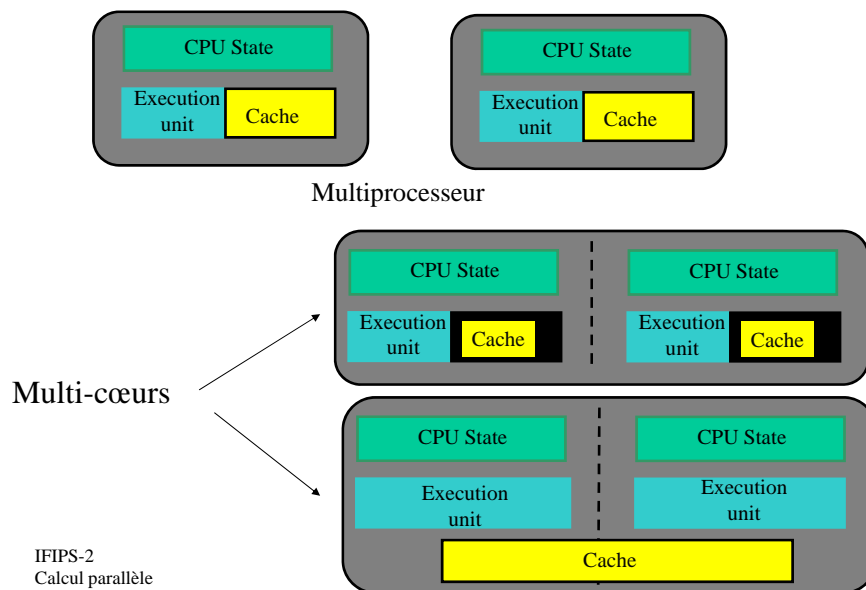


IFIPS-2
Calcul parallèle

D. Etiemble

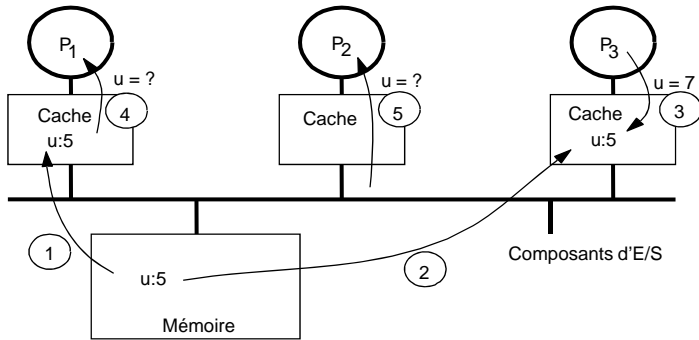
9

Multiprocesseurs et multi-cœurs



IFIPS-2
Calcul parallèle

Le problème de cohérence des caches

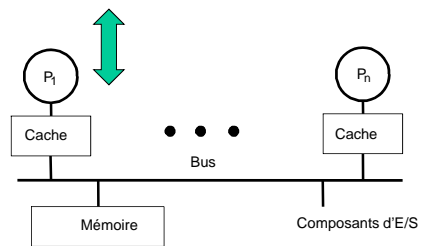


- 1 P1 lit u
- 2 P3 lit u
- 3 P3 écrit dans u
- 4 P1 lit u
- 5 P2 lit u

Résultat des lectures 4 et 5
avec écriture simultanée ?
avec la réécriture ?

Cohérence des caches avec un bus

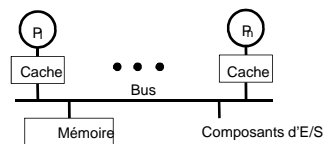
- Construite au dessus de deux fondements des systèmes monoprocesseurs
 - Les transactions de bus
 - Le diagramme de transitions d'états des caches
- La transaction de bus monoprocesseur
 - Trois phases : arbitrage, commande/adresse, transfert de données
 - Tous les composants observent les adresses ; un seul maître du bus
- Les états du cache monoprocesseur
 - Ecriture simultanée sans allocation d'écriture
 - Deux états : valide et invalide
 - Réécriture
 - Trois états : valide, invalide, modifié
- Extension aux multiprocesseurs pour implémenter la cohérence



Modèle mémoire SMP

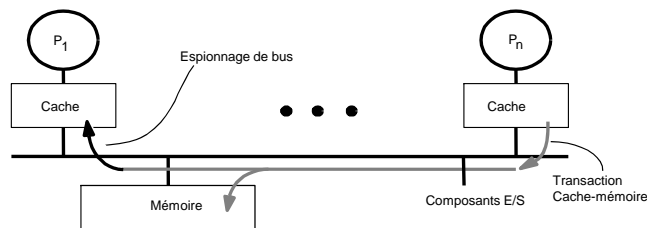
La cohérence par espionnage de bus

- Idée de base
 - Les transactions bus sont visibles par tous les processeurs.
 - Les processeurs peuvent observer le bus et effectuer les actions nécessaires sur les évènements importants (changer l'état)
- Implémenter un protocole
 - Le contrôleur de cache reçoit des entrées de deux côtés :
 - Requêtes venant du processeur, requêtes/réponses bus depuis l'espion
 - Dans chaque cas, effectue les actions nécessaires
 - Mise à jour des états, fourniture des données, génération de nouvelles transactions bus
 - Le protocole est un algorithme distribué : machines d'états coopérantes.
 - Ensemble d'états, diagramme de transitions, actions
 - La granularité de la cohérence est typiquement le bloc de cache



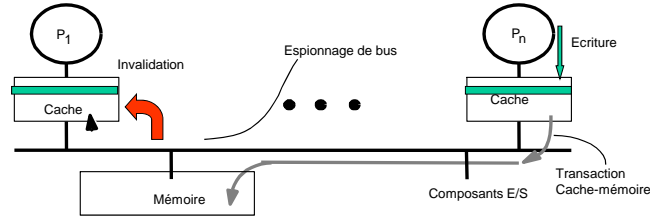
Modèle mémoire SMP

Cohérence avec cache à écriture simultanée



- Propagation des écritures
 - la mémoire est à jour (écriture simultanée)
- Bande passante élevée nécessaire

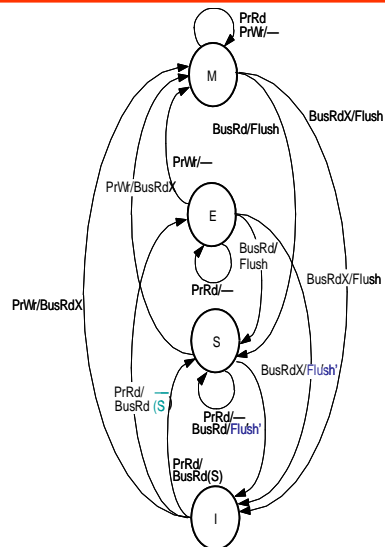
Cohérence avec cache à écriture différée



- Ligne dans un seul cache
 - Ecriture dans la ligne et recopie mémoire lors d'un remplacement
- Ligne dans plusieurs caches
 - Ecriture dans la ligne et invalidation des lignes correspondantes dans les autres caches

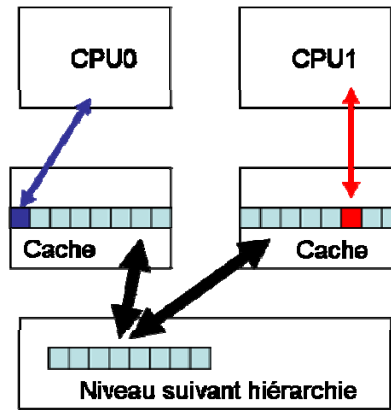
Le protocole MESI

- 4 états
 - Exclusif
 - Seule copie du bloc
 - Non modifié (= Mémoire)
 - Modifié
 - Modifié (!= Mémoire)
 - Partagé
 - Copie dans plusieurs blocs
 - Identique en mémoire
 - Invalide
- Actions
 - Processeurs
 - Bus



Le problème du faux partage

- Un processeur écrit dans une partie d'une ligne de cache.
- Un autre processeur écrit dans une autre partie d'une ligne de cache
- Même si chaque processeur ne modifie que sa « partie » de la ligne de cache, toute écriture dans un cache provoque une invalidation de « toute » la ligne de cache dans les autres caches.



Modèles de programmation

PARALLÉLISME DE DONNÉES TÂCHES CONCURRENTES

PRINCIPE	<i>Opérations successives sur des données multidimensionnelles</i>	<i>Le programme est décomposé en tâches concurrentes indépendantes</i>
DONNEES	Données distribuées dans les mémoires locales (distribution, alignement, partage) Plusieurs espaces d'adressage	Données dans une mémoire logiquement partagée Espace d'adressage unique
CONTRÔLE	Un seul programme de type séquentiel Contrôle centralisé ou distribué - instructions (SIMD) - code (SPMD)	Distribué (tâches concurrentes) - Accès aux variables partagées - coopération entre processus

Modèles de programmation (2)

Parallélisme de données (HPF)

→ SPSA :
Un seul programme
Un seul espace d'adressage

→ AUTOMATIQUE
Ordonnancement du calcul
Accès lointain
Synchronisation

Mémoire partagée (OpenMP, Pthreads)

→ MISA :
Plusieurs flots d'instructions
Un seul espace d'adressage

→ MANUEL
Ordonnancement du calcul
Synchronisation

Passage de messages (MPI)

→ MIMA :
Plusieurs flots d'instructions
Plusieurs espaces d'adressage

→ MANUEL
Ordonnancement du calcul
Accès lointain
Synchronisation

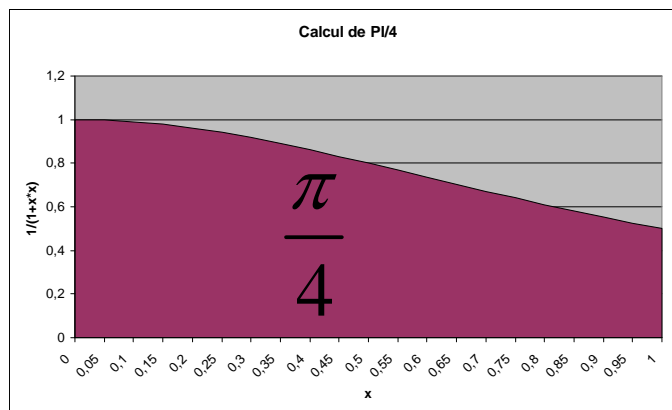
+ -

Complexité pour le compilateur
Complexité pour le programmeur

- +

Un exemple: le calcul de π

$$\int_0^1 \frac{1}{1+x^2} dx = \arctan(1) - \arctan(0) = \frac{\pi}{4}$$



Programme PI : version séquentielle

```
static long etapes = 100000;
double pas;
void main ()
{
    int i;    double x, pi, sum = 0.0;

    pas = 1.0/(double) etapes;

    for (i=1;i<= etapes; i++){
        x = ((double)i-0.5)*pas;
        sum = sum + 4.0/(1.0+x*x);
    }
    pi = pas * sum;
}
```

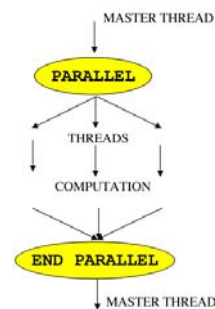
IFIPS-2
Calcul parallèle

D. Etiemble

21

Primitives de base en « mémoire partagée »

- Création et destruction de threads
 - CREATE (p, proc, arg) : création de p threads qui commence à exécuter la procédure proc avec les arguments arg
 - WAIT_for_end (p) : fin d'exécution de p processus
- Variables privées et partagées
- Accès exclusif à des variables partagées
 - LOCK(var) et UNLOCK(var) : accès exclusif à une région critique de code
- Barrières
 - Barrière (nom, p) : synchronisation de p threads



```
for (i=1;i<= etapes; i++){
    x = ((double)i-0.5)*pas;
    sum = sum + 4.0/(1.0+x*x)
}
```

-Répartir les itérations sur différents threads
-Réduction des sommes partielles dans une variable globale

IFIPS-2
Calcul parallèle

D. Etiemble

22

PI open MP : approche SPMD

```
#include <omp.h>
static long etapes = 100000;    double pas;
#define NB_THREADS 2
void main ()
{
    int i; double x, pi, sum[NB_THREADS];
    pas = 1.0/(double) etapes;
    omp_set_num_threads(NB_THREADS)

#pragma omp parallel
{
    double x; int id;
    id = omp_get_thread_num();
    for (i=id, sum[id]=0.0; i< etapes; i=i+NB_THREADS){
        x = ((double)i+0.5)*pas;
        sum[id] += 4.0/(1.0+x*x);
    }
}

for(i=0, pi=0.0; i<NB_THREADS; i++)
    pi += sum[i] * pas;
}
```

Programmes SPMD :

Chaque thread exécute le même code avec l'identificateur de thread spécifiant le travail spécifique du thread.

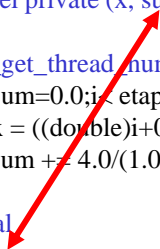
Programme PI OpenMP: clause privée et section critique

```
#include <omp.h>
static long etapes = 100000;    double pas;
#define NB_THREADS 2
void main ()
{
    int i;    double x, sum, pi=0.0;
    pas = 1.0/(double) etapes;
    omp_set_num_threads(NB_THREADS)

#pragma omp parallel private (x, sum)
{
    id = omp_get_thread_num();
    for (i=id, sum=0.0; i< etapes; i=i+NB_THREADS){
        x = ((double)i+0.5)*pas;
        sum += 4.0/(1.0+x*x);
    }
#pragma omp critical
    pi += sum*pas;
}
}
```

SECTIONS CRITIQUES

```
#pragma omp parallel private (x, sum)
{
    id = omp_get_thread_num();
    for (i=id,sum=0.0;i< etapes;i=i+NB_THREADS){
        x = ((double)i+0.5)*pas;
        sum += 4.0/(1.0+x*x);
    }
}
#pragma omp critical
pi += sum
```



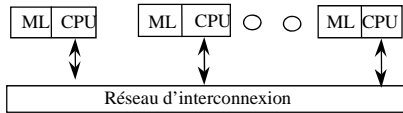
pi est partagé et sum (chaque processeur) est privé.
Chaque itération pi+=sum (chaque processeur) doit être atomique.

Programme PI OpenMP : For parallèle + réduction

```
#include <omp.h>
static long etapes = 100000;    double pas;
#define NB_THREADS 2
void main ()
{
    int i;    double x, pi, sum = 0.0;
    pas = 1.0/(double) etapes;
    omp_set_num_threads(NB_THREADS)
    #pragma omp parallel for reduction(+:sum) private(x)
        for (i=1;i<= etapes; i++){
            x = ((double)i-0.5)*pas;
            sum = sum + 4.0/(1.0+x*x);
        }
    pi = pas * sum;
}
```

**OpenMP ajoute 2 à 4
lignes de code**

Approche MPI



```
for (i=1;i<= etapes; i++){  
    x = ((double)i-0.5)*pas;  
    sum = sum + 4.0/(1.0+x*x)
```

- Répartir les itérations sur différents ordinateurs
- Réduction des sommes partielles dans une variable globale

- Initialiser l'environnement
- Identifier le nombre d'ordinateurs et les identifier
- Calcul dans chaque ordinateur, avec (ou sans) communication de données intermédiaires
- Opération globale pour obtenir le résultat

Programme PI : version MPI

```
#include <mpi.h>  
#include <math.h>  
int main(argc, argv)  
int argc; char *argv[];  
{  
    int done=0, n=100000, myid, numprocs, i;  
    double mypi, pi, h, sum, x;  
    MPI_Init (&argc, &argv)  
    MPI_Comm_size(MPI_COMM_WORLD, &numprocs);  
    MPI_Comm_rank(MPI_COMM_WORLD, &myid);  
    MPI_Bcast(&n, 1, MPI_INT, 0, MPI_COMM_WORLD);  
  
    h=1.0/(double) n; sum=0.0;  
    for (i=myid+1; i<= n; i+=numprocs)  
    {  
        x = ((double)i-0.5)*h;  
        sum+ = 4.0/(1.0+x*x);  
    }  
    mypi = pas * sum;  
    MPI_Reduce(&mypi, &pi, 1, MPI_DOUBLE,  
    MPI_SUM, 0, MPI_COMM_WORLD);  
  
    if (myid==0)  
        printf();  
    }  
    MPI_Finalize();  
    Return 0;  
}
```

Primitives MPI utilisée dans PI

- `MPI_Init (&argc, &argv)`
 - Initialise l'environnement MPI
- `MPI_Comm_size(MPI_COMM_WORLD, &numprocs);`
 - Fournit le nombre de processeurs
- `MPI_Comm_rank(MPI_COMM_WORLD, &myid);`
 - Chaque processus reçoit son rang dans le groupe associé avec un communicateur. Chaque processus reçoit une valeur **myid** différente
- `MPI_Finalize`
 - Clôt l'environnement MPI

Primitive MPI globale dans le programme PI

- `MPI_Bcast(&n, 1, MPI_INT, 0, MPI_COMM_WORLD);`
 - La valeur de n est diffusée à chaque processus. Communication collective.
- `MPI_Reduce(&mypi, &pi, 1, MPI_DOUBLE, MPI_SUM, 0, MPI_COMM_WORLD);`

