

計算科学演習 I

MPIを用いた並列計算 (I)

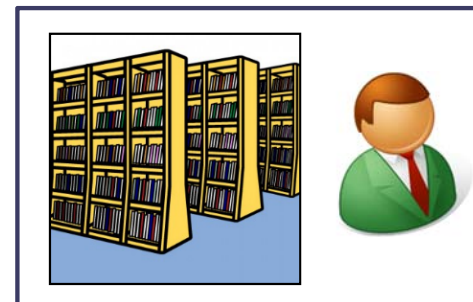
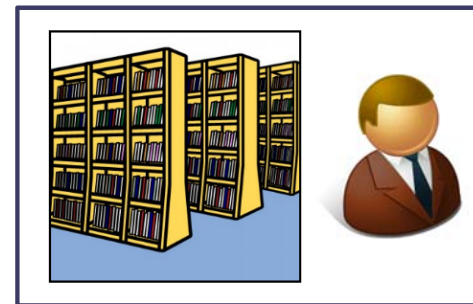
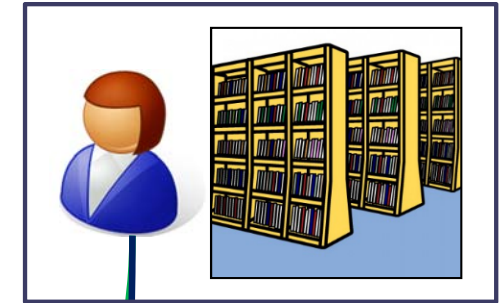
神戸大学大学院システム情報学研究科
横川 三津夫
yokokawa@port.kobe-u.ac.jp

講義概要

- 分散メモリ型計算機上のプログラミング
- メッセージ・パッシング・インターフェイス
(Message Passing Interface , MPI)
- MPIプログラム (M-1) : Hello, world!
- MPIプログラム (M-2) : 1対1通信関数
- MPIプログラム (M-3) : 集団通信関数

MPIプログラミングのイメージ

- それぞれの人が、本棚に一連のノートを持っている。
 - ◆ それぞれの人には、名前が付いている（人を区別できる）。
 - ◆ ノートには同じ名前が付けれられているが、中身は違っている。
- 本棚のノートに対し、それぞれの人々が、読んだり書いたり...
 - ◆ 大体は同じ作業をするが、最初のノートの中身が違うので、中身はそれぞれ違う。
 - ◆ ある人に、他の人とは違う作業をさせたい場合には、名前で作業と指示してあげる。
- 時々、他の人のノートを見たい。
 - ◆ 相手にノートの中身を送ってあげる。
 - ◆ 送られた人は、それを違う名前のノートに中身を書き写す。

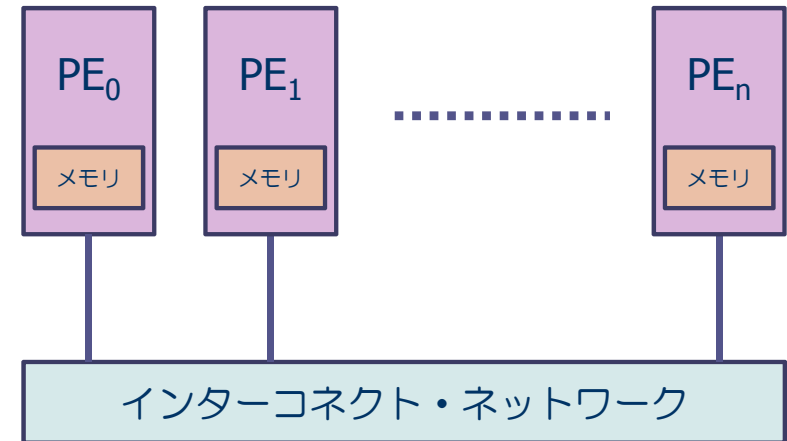


【必要な情報】

- ◆ ノートの名前
- ◆ 何冊
- ◆ 誰に
- ◆ 荷物のタグなど

分散メモリ型並列計算機

- 複数のプロセッサがネットワークで接続されており，それぞれのプロセッサ（PE）が，メモリを持っている。
 - ◆ 各PEが自分のメモリ領域のみアクセス可能
- 特徴
 - ◆ 数千から数万PE規模の並列システムが可能
 - ◆ PEの間のデータ分散を意識したプログラミングが必要。
- プログラミング技術
 - ◆ メッセージ・パッシング・インターフェイス（MPI）によるプログラミング

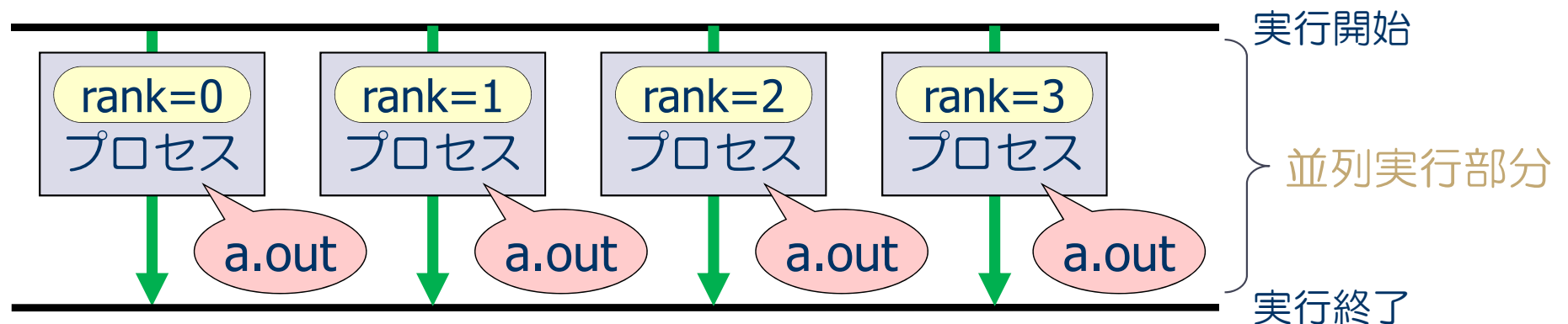


メッセージ・パッシング・インターフェイス

- Message Passing Interface (MPI) とは. . .
 - ◆ 複数の独立したプロセス間で，並列処理を行うためのプロセス間メッセージ通信の標準規格
 - ◆ 1992年頃より米国の計算機メーカー，大学などを中心に標準化
 - ◆ MPI規格化の歴史
 - 1994 MPI-1.0
 - 1997 MPI-2.0 (一方向通信など)
 - 2012 MPI-3.0
 - ④ <http://www.mpi-forum.org/docs/mpi-3.0/mpi30-report.pdf>

MPIの実行モデル：SPMD (Single Program, Multiple Data)

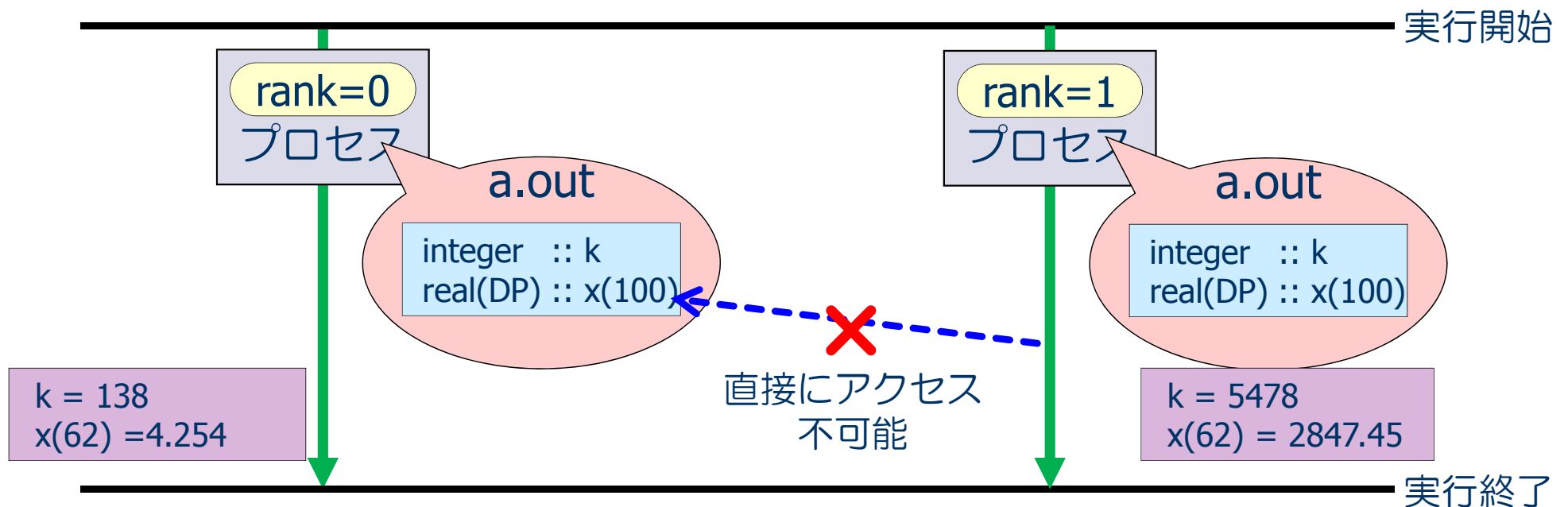
- 複数のプロセスにより並列実行
- 実行開始から終了まで，全プロセスが**同じプログラム**を実行
- 各MPIプロセスは**固有の番号 (ランク番号)**を持つ
 - ◆ P個のプロセスで実行する場合，プロセス番号は0から(P-1)までの整数
- 各プロセスで処理を変えたいときは，ランク番号を使った分岐により，各プロセスの処理を記述する。



MPIの実行モデル（続き）

■ メモリ空間

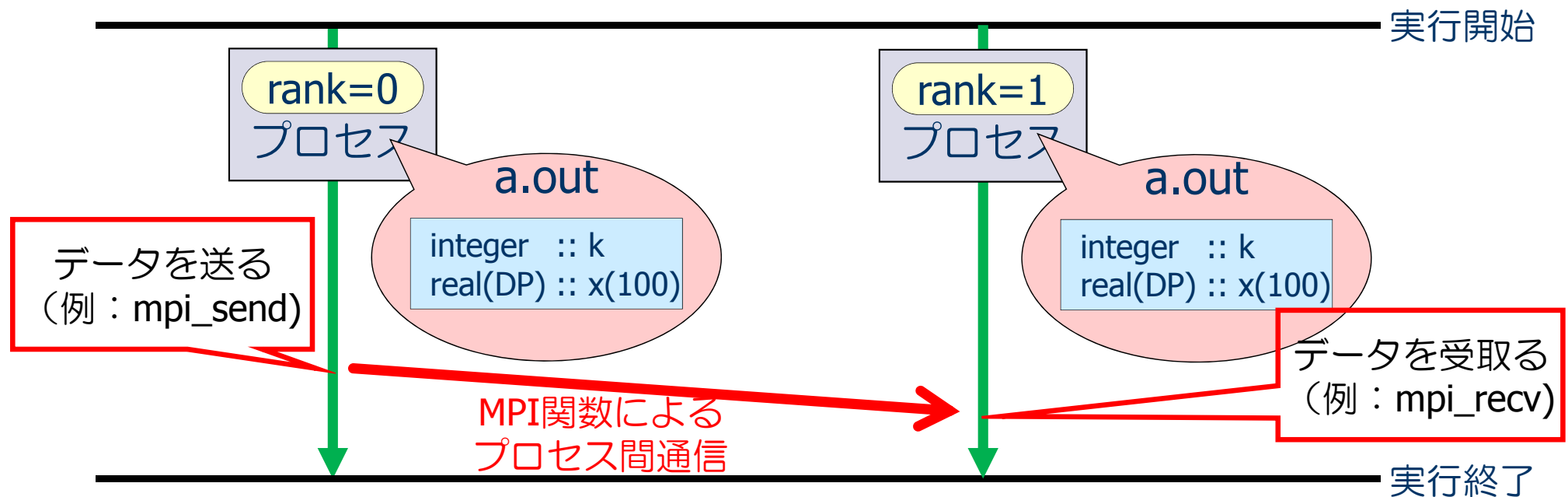
- ◆ プロセスごとに**独立したメモリ空間**を保持
 - プログラム中で定義された変数や配列は、**同じ名前**で独立に各プロセスのメモリ上に割り当てられる。
 - 同じ変数や配列に対して、**プロセスごとに違う値を与えることが可能**
 - **他のプロセスの持つ変数や配列には、直接にアクセスできない。**



MPIの実行モデル（続き）

■ プロセス間通信

- ◆ 他のプロセスの持つ変数や配列のデータにアクセスできない。
⇒ プロセス間通信によりデータを送ってもらう。
- ◆ メッセージパッシング方式：メッセージ（データ）の送り手と受け手
- ◆ この方式によるプロセス間通信関数の集合 ≡ MPI



MPIプログラムのスケルトン

```
program main
use mpi
implicit none
integer :: nprocs, myrank, ierr
```

MPIモジュールの取り込み（おまじない1）

MPIで使う変数の宣言

```
call mpi_init( ierr )
call mpi_comm_size( MPI_COMM_WORLD, nprocs, ierr )
call mpi_comm_rank( MPI_COMM_WORLD, myrank, ierr )
```

MPIの初期化（おまじない2）

MPIで使うプロセス数を `nprocs` に取得
自分のプロセス番号を `myrank` に取得

（この部分に並列実行するプログラムを書く）

```
call mpi_finalize( ierr )
```

MPIの終了処理（おまじない3）

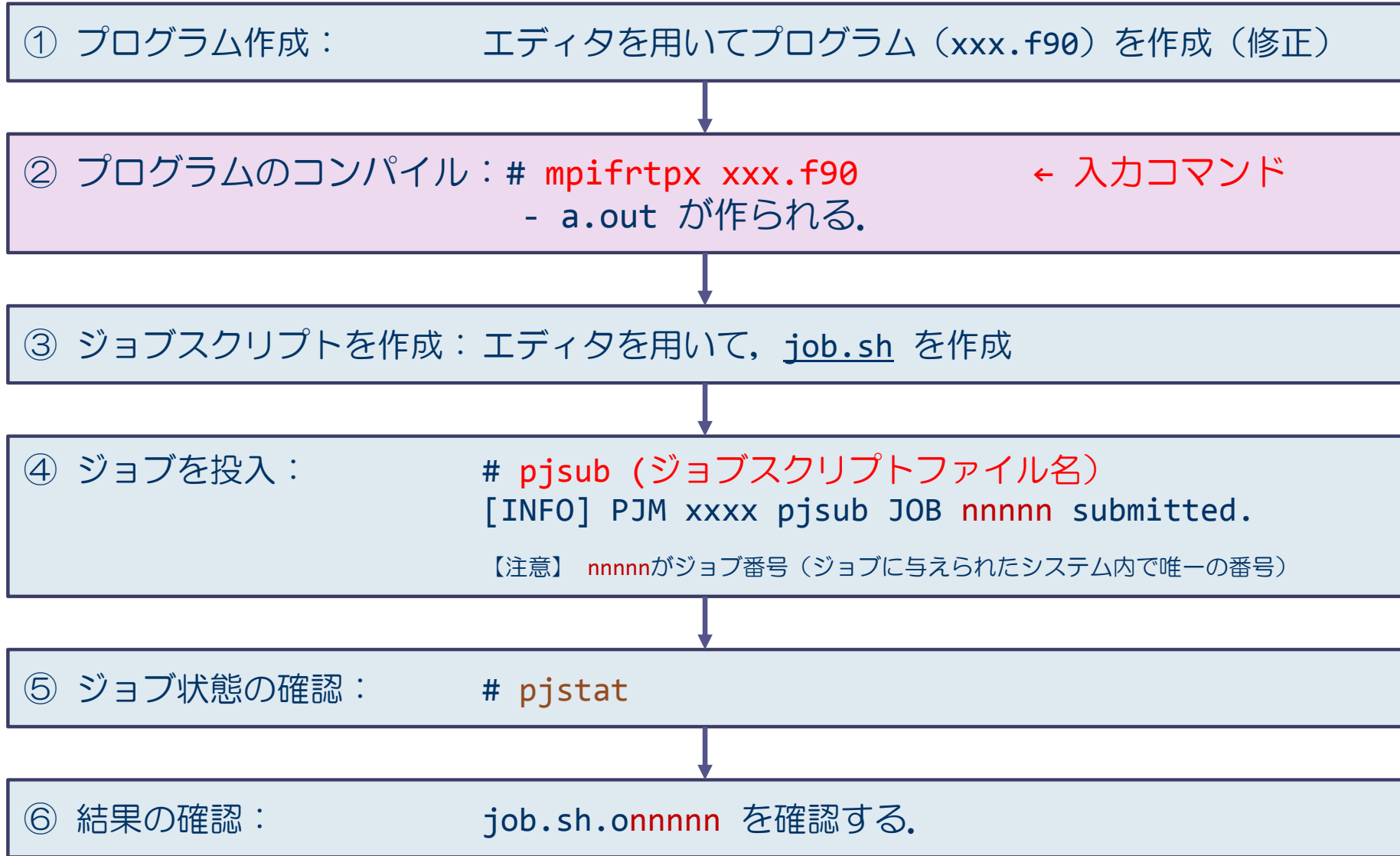
```
end program main
```

☞ それぞれのプロセスが何の計算をするかは、`myrank`の値で場合分けし、うまく仕事が振り分けられるようにする。

MPIプログラムの基本構成（説明）

- ◆ `call mpi_init(ierr)`
 - MPIの初期化を行う。MPIプログラムの最初に必ず書く。
- ◆ `call mpi_comm_size(MPI_COMM_WORLD, nprocs, ierr)`
 - MPIの全プロセス数を取得し、2番目の引数 `nprocs`（整数型）に取得する。
 - `MPI_COMM_WORLD`はコミュニケータと呼ばれ、最初に割り当てられるすべてのプロセスの集合
- ◆ `call mpi_comm_rank(MPI_COMM_WORLD, myrank, ierr)`
 - 自分のプロセス番号（0から`nprocs-1`のどれか）を、2番目の引数 `myrank`（整数型）に取得する。
- ◆ `call mpi_finalize(ierr)`
 - MPIの終了処理をする。MPIプログラムの最後に必ず書く。

π-コンピュータでのプログラムの実行手順



ジョブスクリプト例

■ 2プロセスで実行する場合

<pre>#!/bin/bash #PJM -N "jobname" #PJM -L "rscgrp=small" #PJM -L "node=2" #PJM -L "elapse=00:02:00" #PJM -j mpexec -n 2 ./a.out</pre>	<p>シェル名</p> <p>ジョブ名（任意の名前）を指定 投入先のキュー 使用ノード数 最大実行時間 stderrをstdoutにマージ</p> <p>並列数を指定してMPIプログラムを実行</p>
--	--

■ 4プロセスで実行する場合は、2を4に変える。

MPIプログラム (M-1) : Hello, world!

```
program hello_by_mpi

use mpi
implicit none

integer :: nprocs, myrank, ierr

call mpi_init( ierr )
call mpi_comm_size( MPI_COMM_WORLD, nprocs, ierr )
call mpi_comm_rank( MPI_COMM_WORLD, myrank, ierr )

print *, 'Hello, world! My rank number and nprocs are', myrank, ', ', nprocs

call mpi_finalize( ierr )

end program hello_by_mpi
```

演習M1-1：Hello, world! を並列に出力する.

- MPI版 “Hello, world!” を 2, 及び4プロセスで実行し, 結果を確認せよ! (以下の通りに実行する)

\$ mkdir cpmpi	
\$ cd cpmpi	今日の演習用のディレクトリを作成する.
\$ mkdir M-1	
\$ cd M-1	演習M-1用のディレクトリを作成する.
\$ cp /tmp/cpmpi/M-1/hello_mpi.f90 ./	ソースプログラム hello_mpi.f90 をカレントディレクトリにコピーする. ※ 中身を見て確認すること.
\$ mpifrtpx hello_mpi.f90	ソースプログラムをコンパイル
\$ cp /tmp/cpmpi/M-1/go.sh ./	ジョブスクリプト go.sh をコピーする. (プロセス数の指定など, 必要な部分をeditする)
\$ pjsub go.sh	
[INFO] PJM 0000 pjsub Job nnnnn submitted.	ジョブを投入し, 実行結果を確認する.
\$ cat hello.onnnnn	※ helloは, go.sh内で指定した jobname のこと

プログラム M-1の実行結果の確認

■ 2プロセスでの実行結果

```
Hello, world! My rank number and nprocs are 0 , 2  
Hello, world! My rank number and nprocs are 1 , 2
```

■ 4プロセスでの実行結果

```
Hello, world! My rank number and nprocs are 2 , 4  
Hello, world! My rank number and nprocs are 0 , 4  
Hello, world! My rank number and nprocs are 3 , 4  
Hello, world! My rank number and nprocs are 1 , 4
```

(注意) 出力はランク順に並ぶとは限らず、また、実行ごとに出力の順番が異なることが多い。

ポイント

- 各プロセスが同じプログラムを実行している。
- 各プロセスが持っているランク番号(myrankの値) が異なっている。

プログラムM-1 (hello_mpi.f90) の説明

```
program hello_by_mpi

use mpi
implicit none

integer :: nprocs, myrank, ierr

call mpi_init( ierr )
call mpi_comm_size( MPI_COMM_WORLD, nprocs, ierr )
call mpi_comm_rank( MPI_COMM_WORLD, myrank, ierr )

print *, 'Hello, world! My rank number and nprocs are ', myrank, ', ', nprocs

call mpi_finalize( ierr )

end program hello_by_mpi
```

(おまじない)

mpi用のモジュールをインクルード

(おまじない)

MPIの初期化

MPIで使うプロセス数を nprocs に取得
自分のプロセス番号を myrank に取得

, myrank, ', ', nprocs

各プロセスで myrank と nprocs を出力する.

※ myrank はプロセスごとに異なる

※ nprocs はすべてのプロセスで同じ

(おまじない)

MPIの終了処理

MPIプログラム（M-2）：1対1通信関数

【問題】

1から100までの整数の和を2並列で求めなさい。

■ プログラムの方針

- ◆ プロセス0： 1から50までの和を求める。
- ◆ プロセス1： 51から100までの和を求める。
- ◆ プロセス1の結果をプロセス0に転送
- ◆ プロセス0で、自分の結果と転送された結果を足して出力する。

MPIプログラム M-2

```
program sum100_by_mpi
use mpi
implicit none
integer :: i, istart, iend, isum_local, isum_tmp
integer :: nprocs, myrank, ierr
integer :: istat(MPI_STATUS_SIZE)
call mpi_init( ierr )
call mpi_comm_size( MPI_COMM_WORLD, nprocs, ierr )
call mpi_comm_rank( MPI_COMM_WORLD, myrank, ierr )
istart = myrank*50 + 1
iend   = (myrank+1)*50
isum_local = 0
do i = istart, iend
    isum_local = isum_local + i
enddo
if( myrank == 1 ) then
    call mpi_send( isum_local, 1, MPI_INTEGER, 0, 100, MPI_COMM_WORLD, ierr )
else
    call mpi_recv( isum_tmp, 1, MPI_INTEGER, 1, 100, MPI_COMM_WORLD, istat, ierr )
end if
if( myrank == 0 ) print *, 'sum =', isum_local+isum_tmp
call mpi_finalize( ierr )
end program sum100_by_mpi
```

MPIプログラム M-2の説明

```
program sum100_by_mpi
use mpi
implicit none
integer :: i, istart, iend, isum_local, isum_tmp
integer :: nprocs, myrank, ierr
integer :: istat(MPI_STATUS_SIZE)
call mpi_init( ierr )
call mpi_comm_size( MPI_COMM_WORLD, nprocs, ierr )
call mpi_comm_rank( MPI_COMM_WORLD, myrank, ierr )
istart = myrank*50 + 1
iend   = (myrank+1)*50
isum_local = 0
do i = istart, iend
  isum_local = isum_local + i
enddo
if( myrank == 1 ) then
  call mpi_send( isum_local, 1, MPI_INTEGER, 0, 100, MPI_COMM_WORLD, ierr )
else
  call mpi_recv( isum_tmp, 1, MPI_INTEGER, 1, 100, MPI_COMM_WORLD, istat, ierr )
end if
if( myrank == 0 ) print *, 'sum =', isum_local+isum_tmp
call mpi_finalize( ierr )
end program sum100_by_mpi
```

- 青：MPIプログラムのおまじない（既出）
- 緑：プロセス番号（ランク）に応じた処理
- 赤：MPI関数によるプロセス間通信

ランクの値から自分の計算範囲を求める

各プロセスが
部分和を計算

プロセス1はプロセス0に自分
の部分和を送信

プロセス0が、総和を出力

プロセス0はプロセス1から部
分和を受信（変数名が違うこ
とに注意）

1対1通信 – 送信関数 `mpi_send` (送り出し側)

```
mpi_send( buff, count, datatype, dest, tag, comm, ierr )
```

※ ランク番号`dest`のプロセスに、変数`buff`の値を送信する。

- ◆ `buff`: 送信するデータの変数名 (先頭アドレス)
- ◆ `count`: 送信するデータの数 (整数型)
- ◆ `datatype`: 送信するデータの型
 - `MPI_INTEGER`, `MPI_REAL`, `MPI_DOUBLE_PRECISION`など
- ◆ `dest`: 送信先プロセスのランク番号
- ◆ `tag`: メッセージ識別番号。送るデータを区別するための番号
- ◆ `comm`: コミュニケータ (例えば, `MPI_COMM_WORLD`)
- ◆ `ierr`: 戻りコード (整数型)

1対1通信 – 受信関数 `mpi_recv` (受け取り側)

```
mpi_recv( buff, count, datatype, source, tag, comm, status, ierr )
```

※ ランク番号`source`のプロセスから送られたデータを, 変数`buff`に格納する.

- ◆ `buff`: 受信するデータのための変数名 (先頭アドレス)
- ◆ `count`: 受信するデータの数 (整数型)
- ◆ `datatype`: 受信するデータの型
 - `MPI_INTEGER`, `MPI_REAL`, `MPI_DOUBLE_PRECISION`など
- ◆ `source`: 送信してくる相手プロセスのランク番号
- ◆ `tag`: メッセージ識別番号. 送られて来たデータを区別するための番号
- ◆ `comm`: コミュニケータ (例えば, `MPI_COMM_WORLD`)
- ◆ `status`: 受信の状態を格納するサイズ`MPI_STATUS_SIZE`の配列 (整数型)
- ◆ `ierr`: 戻りコード (整数型)

関数の引数に関する注意（共通）

■ buff

- ◆ 送信するデータは領域は、**メモリ上で連続アドレス**でなければならない。
 - “先頭アドレスからx xバイトを送れ” という関数なので。
- ◆ 他の通信関数でも同じ。
- ◆ したがって、メモリ上で離れた変数を同時に送りたい場合は、別の変数に連続してパック（pack）させてから送る必要がある。

■ datatype：予約語がある。

- ◆ MPI_INTEGER（整数型），MPI_REAL（単精度実数型），MPI_DOUBLE_PRECISION または MPI_REAL8（倍精度実数型）などが使用できる。
- ◆ バイト数を計算するために必要（c言語のsizeof()のようなもの）

■ tag

- ◆ 同じプロセスに対し、複数回メッセージを送るとき、メッセージを受取ったプロセスが、どのメッセージかを区別するために使用する。
- ◆ 受取側の mpi_recv では、メッセージに対応したtagで受け取らなければならない。
- ◆ 複数回のメッセージでも、送受信の順番などを区別できる場合は、同じtagでも良い。

演習M1-2 1から100までの和を2並列で求めるプログラムの実行

- 1 から 100 までの整数の和を2並列で求めるプログラムを2プロセスで実行し，結果を確認せよ.

【手順】

- ① `/tmp/cpmmpi/M-2/sum100_mpi.f90` を適切なディレクトリにコピーする
- ② `/tmp/cpmmpi/M-2/go.sh` をコピーして，ジョブを実行.
- ③ 結果 (`sum100.onnnnn`) を確認する.
 - 出力に正しい答え (`sum = 5050`) が出力されているか？
 - ◉ プロセス0だけが出力していることに注意.

演習M1-3 (提出課題1)

- 1 から 100 までの整数の和を求めるプログラムを, 4並列で実行できるように修正し, 4プロセスで実行せよ.
 - ◆ `mpi_send`, `mpi_recv`関数だけを使うこと.
- プログラム改良のポイント
 - ◆ 各プロセスの部分和を計算する範囲を, `myrank` をうまく使って求める. `myrank`は, 0-3の整数である.
 - ◆ `myrank` \neq 0 以外のプロセスから, プロセス0 (`myrank=0`) に部分和を送信する.
 - ◆ プロセス0 (`myrank=0`) は, 他の3つのプロセスから送られた部分和を受信し, 全体の和を計算する.

MPIプログラム (M-3) : 集団通信関数

- 1対1通信関数の煩雑な点
 - ◆ プロセス数が多くなると、1対1通信関数を用いたプログラムは複雑
 - ◆ 煩雑になるとバグが入りやすい。
- もっと簡単な方法はないのか? → 集団通信関数
 - ◆ `mpi_bcast`
 - あるプロセスから、すべてのプロセスに値を一斉に配る関数
 - ◆ `mpi_reduce`
 - すべてのプロセスから、あるプロセスに値を集めて、何らかの演算 (+, x, max, min) をする関数

MPIプログラム M-3 (集団通信関数を使う)

```
program sum_by_reduction
use mpi
implicit none
integer :: n, i, istart, iend, isum_local, isum
integer :: nprocs, myrank, ierr

call mpi_init( ierr )
call mpi_comm_size( MPI_COMM_WORLD, nprocs, ierr )
call mpi_comm_rank( MPI_COMM_WORLD, myrank, ierr )
if( myrank==0) n=10000
call mpi_bcast( n, 1, MPI_INTEGER, 0, MPI_COMM_WORLD, ierr )
istart = (n/nprocs)*myrank + 1
iend   = (n/nprocs)*(myrank+1)
isum_local = 0
do i = istart, iend
    isum_local = isum_local + i
enddo
call mpi_reduce( isum_local, isum, 1, MPI_INTEGER, MPI_SUM, 0, &
                MPI_COMM_WORLD, ierr )
if( myrank == 0 ) print *, 'sum (by reduction function) =', isum

call mpi_finalize( ierr )
end program sum_by_reduction
```

MPIプログラム M-3の説明

```
program sum_by_reduction
use mpi
implicit none
integer :: n, i, istart, iend, isum_local, isum
integer :: nprocs, myrank, ierr

call mpi_init( ierr )
call mpi_comm_size( MPI_COMM_WORLD, nprocs, ierr )
call mpi_comm_rank( MPI_COMM_WORLD, myrank, ierr )
if( myrank==0 ) n=10000
call mpi_bcast( n, 1, MPI_INTEGER, 0, MPI_COMM_WORLD, ierr )
istart = (n/nprocs)*myrank + 1
iend   = (n/nprocs)*(myrank+1)
isum_local = 0
do i = istart, iend
    isum_local = isum_local + i
enddo
call mpi_reduce( isum_local, isum, 1, MPI_INTEGER, MPI_SUM, 0, &
                MPI_COMM_WORLD, ierr )
if( myrank == 0 ) print *, 'sum (by reduction function) =', isum

call mpi_finalize( ierr )
end program sum_by_reduction
```

- 青：MPIプログラムのおまじない（既出）
- 緑：プロセス番号（ランク）に応じた処理
- 赤：MPI関数によるプロセス間通信

プロセス0がnの値をセットする

nの値を放送

ランクの値から自分の計算範囲を求める

各プロセスが
部分和を計算

部分和の総和を計算
(プロセス0に集める)

プロセス0だけが結果を出力

集団通信 — broadcast

```
mpi_bcast( buff, count, datatype, root, comm, ierr )
```

※ ランク番号rootのプロセスが持つbuffの値を, commで指定された他のすべてのプロセスのbuffに配布する.

- ◆ buff: 送り主 (root) が送信するデータの変数名 (先頭アドレス)
他のMPIプロセスは, 同じ変数名でデータを受け取る.
- ◆ count: データの個数 (整数型)
- ◆ datatype: 送信するデータの型
 - MPI_INTEGER, MPI_REAL, MPI_DOUBLE_PRECISIONなど
- ◆ root: 送り主のMPIプロセス番号
- ◆ comm: コミュニケータ (例えば, MPI_COMM_WORLD)
- ◆ ierr: 戻りコード (整数型)

集団通信 — reduction

```
mpi_reduce( sendbuff, recvbuff, count, datatype, op, root, comm, ierr )
```

※ commで指定されたすべてのプロセスからデータを、ランク番号 root のプロセスに集め、演算 (op) を適用した結果をrecvbuffに設定する。

- ◆ sendbuff: 送信するデータの変数名 (先頭アドレス)
- ◆ recvbuff: 受信するデータの変数名 (先頭アドレス)
- ◆ count: データの個数 (整数型)
- ◆ datatype: 送信するデータの型
 - MPI_INTEGER, MPI_REAL, MPI_DOUBLE_PRECISIONなど
- ◆ op: 集まってきたデータに適用する演算の種類
 - MPI_SUM (総和), MPI_PROD (掛け算), MPI_MAX (最大値) など
- ◆ root: データを集めるMPIプロセス番号
- ◆ comm: コミュニケータ (例えば, MPI_COMM_WORLD)
- ◆ ierr: 戻りコード (整数型)

リダクション演算とは

■ リダクション演算

- ◆ 加算, 乗算, 最大値のように, 複数のデータを入力として1個の出力データを求める演算

■ MPIで使えるリダクション演算

- ◆ MPI_SUM (和), MPI_PROD (積),
- ◆ MPI_MAX (最大値), MPI_MIN (最小値)
※他にも論理和などがある

■ ベクトルに対するリダクション演算も可能

- ◆ ベクトルの各要素に対してリダクション演算を行い, その結果を要素とするベクトルを生成
- ◆ x_1, x_2, \dots, x_m をそれぞれ長さ n のベクトルとするとき, それらの和 $x = x_1 + x_2 + \dots + x_m$ を求める計算など
- ◆ 引数 `count` に, ベクトルの長さ n を入れればよい

演習M1-4 プログラムM-3の並列実行

- 1からnまでの整数の和を並列で求めるプログラム M-3を2, 4, 及び8プロセスで実行し, 結果を確認せよ.
 - ◆ ただし, $n=10000$ (8で割り切れる値) のままとする.

【手順】

- ① `/tmp/cpmmpi/M-3/summ3.f90` を適切なディレクトリにコピーする
- ② `/tmp/cpmmpi/M-3/go.sh` をコピーして, ジョブを実行.
- ③ 結果を確認する.
 - 出力に正しい答え (50005000) が出力されているか?
 - プロセス0だけが出力していることに注意.

演習M1-5（提出課題2）

- プログラム M-3を以下のように書き換え，**8プロセスで実行**せよ。
 - ◆ 変数 `isum_local`, `isum`を**倍精度実数** `sum_local`, `sum`に変更
 - ◆ `mpi_reduce`でのリダクション演算も**倍精度**で行うように変更
- 修正の方針
 - ◆ 倍精度実数型変数の宣言の仕方を思い出す。
 - ◆ `mpi_reduce`内の`datatype`を`MPI_REAL8`に変更する。

課題の提出方法と提出期限

■ 演習M1-3, M1-5 の提出方法

- ① 課題ごとに修正したプログラムと実行結果を一つのファイルにまとめる。

```
$ cat program.f90 > report-xx.txt
```

```
$ cat xxxxx.onnnnn >> report-xx.txt
```

- ② 以下の方法で、メールにより提出

```
$ nkf -Lu report-xx.txt | mail -s "1-n:tnnnnnnn" yokokawa@port.kobe-u.ac.jp
```

Note) **アカウント**は自分のログインID (学籍番号)

番号m-nは, 演習課題番号 (M1-3なら, 1-3など)

※ プログラムがうまく動かない場合でも, 途中結果を提出せよ。

■ 期限：6月9日（火） 午後5時