

第61回 お試しアカウント付き
並列プログラミング講習会
「MPI基礎:並列プログラミング入門」

東京大学情報基盤センター

内容に関するご質問は
hanawa @ cc.u-tokyo.ac.jp
まで、お願いします。

講習会概略

- **開催日:**
 - 2016年 7月7日(木) 10:30 - 17:00
 - 2016年 7月8日(金) 10:00 - 17:00
- **場所:** 東京大学情報基盤センター 4階 413遠隔会義室
- **講習会プログラム:**
 - 7月7日(木)
 - 10:00 - 10:30 受付
 - 10:30 - 12:30 ノートパソコンの設定、テストプログラムの実行など(演習)
(講師:塙)
 - 14:00 - 15:45 並列プログラミングの基本(座学)(講師:塙)
 - 16:00 - 17:00 MPIプログラム実習 I (演習)(講師:塙)
 - 7月8日(金)
 - 10:00 - 12:30 プログラミングの基礎(分割コンパイル)(演習)(講師:大島)
 - 14:00 - 15:30 MPIプログラミング実習 II (演習)(講師:塙)
 - 15:45 - 17:00 MPIプログラミング実習 III (演習)(講師:塙)

有償トライアルユース制度について

- 安価に当センターのOakleaf-FX, Reedbushスーパーコンピュータシステムが使える「**無償トライアルユース**」および「**有償トライアルユース**」制度があります。
 - **アカデミック利用**
 - パーソナルコース、グループコースの双方(1ヶ月～3ヶ月)
 - **企業利用**
 - パーソナルコース(1ヶ月～3ヶ月)(FX10: 最大24ノード、最大96ノード, RB: 最大4ノード、最大16ノード)
本講習会の受講が必須、審査無
 - グループコース
 - 無償トライアルユース:(1ヶ月～3ヶ月):無料(FX10:12ノード、RB: 8ノード、1口)
 - 有償トライアルユース:(1ヶ月～最大通算9ヶ月)、有償(FX10:12ノード、RB:8ノード、1口)
 - **スーパーコンピュータ利用資格者審査委員会の審査が必要(年2回実施)**
 - **双方のコースともに、簡易な利用報告書の提出が必要**
- 料金体系や利用条件の詳細は、以下のHPをご覧ください
<http://www.cc.u-tokyo.ac.jp/service/trial/fx10.html>

並列プログラミングの基礎 (座学)

東京大学情報基盤センター 准教授 埴 敏博

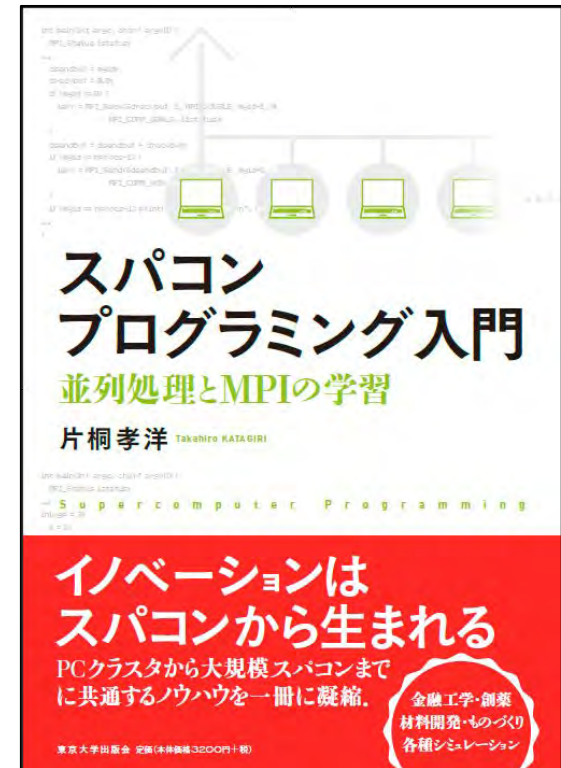
教科書(演習書)

・「スパコンプログラミング入門 ー並列処理とMPIの学習ー」

- ・ 片桐 孝洋 著、
- ・ 東大出版会、ISBN978-4-13-062453-4、
発売日:2013年3月12日、判型:A5, 200頁

・【本書の特徴】

- ・ C言語で解説
- ・ C言語、Fortran90言語のサンプルプログラムが付属
- ・ 数値アルゴリズムは、図でわかりやすく説明
- ・ 本講義の内容を全てカバー
- ・ 内容は初級。初めて並列数値計算を学ぶ人向けの入門書



教科書(演習書)

- 「並列プログラミング入門:
サンプルプログラムで学ぶOpenMPとOpenACC」(仮題)
 - 片桐 孝洋 著
 - 東大出版会、ISBN-10: 4130624563、
ISBN-13: 978-4130624565、発売日: 2015年5月25日
 - 【本書の特徴】
 - C言語、Fortran90言語で解説
 - C言語、Fortran90言語の複数のサンプルプログラムが入手可能(ダウンロード形式)
 - 本講義の内容を全てカバー
 - Windows PC演習可能(Cygwin利用)。スパコンでも演習可能。
 - 内容は初級。初めて並列プログラミングを学ぶ人向けの入門書



参考書

- 「スパコンを知る:
その基礎から最新の動向まで」
 - 岩下武史、片桐孝洋、高橋大介 著
 - 東大出版会、ISBN-10: 4130634550、
ISBN-13: 978-4130634557、
発売日: 2015年2月20日、176頁
 - 【本書の特徴】
 - スパコンの解説書です。以下を
分かりやすく解説します。
 - スパコンは何に使えるか
 - スパコンはどんな仕組みで、なぜ速く計算できるのか
 - 最新技術、今後の課題と将来展望、など



参考書

- 「並列数値処理 - 高速化と性能向上のために -」
 - 金田康正 東大教授 理博 編著、
片桐孝洋 東大特任准教授 博士(理学) 著、黒田久泰 愛媛大准教授
博士(理学) 著、山本有作 神戸大教授 博士(工学) 著、五百木伸洋
(株)日立製作所 著、
 - コロナ社、発行年月日:2010/04/30, 判 型: A5, ページ数:272頁、
ISBN:978-4-339-02589-7, 定価:3,990円(本体3,800円+税5%)
 - 【本書の特徴】
 - Fortran言語で解説
 - 数値アルゴリズムは、数式などで厳密に説明
 - 本講義の内容に加えて、固有値問題の解法、疎行列反復解法、FFT、
ソート、など、主要な数値計算アルゴリズムをカバー
 - 内容は中級～上級。専門として並列数値計算を学びたい人向き

本講義の流れ

1. 東大スーパーコンピュータの概略
2. 並列プログラミングの基礎
3. 性能評価指標
4. 基礎的なMPI関数
5. データ分散方式
6. ベクトルどうしの演算
7. ベクトル-行列積
8. リダクション演算

東大スーパーコンピュータ の概略

東京大学情報基盤センター

スパコン(1/3)

HITACHI SR16000

2014年3月10日 運用終了

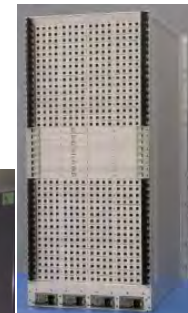
T2K東大(HA8000クラスタシステム)

Total Peak performance	: 54.9 TFLOPS
Total number of nodes	: 56
Total memory	: 11200 GB
Peak performance per node	: 980.4 GFLOPS
Main memory per node	: 200GB
Disk capacity	: 556 TB
IBM POWER7 3.83GHz (30.64GFLOPS)	

Total Peak performance	: 140 TFLOPS
Total number of nodes	: 952
Total memory	: 32000 GB
Peak performance per node	: 147.2 GFLOPS
Main memory per node	: 32 GB, 128 GB
Disk capacity	: 1 PB
AMD Quad Core Opteron 2.3GHz (9.2GFLOPS)	

2011年10月～試験運用開始

ノード製品名: HITACHI HA8000-tc/RS425



東京大学情報基盤センター スパコン(2/3)

Fujitsu PRIMEHPC FX10 (FX10スーパーコンピュータシステム)

Total Peak performance	: 1.13 PFLOPS
Total number of nodes	: 4,800
Total memory	: 150TB
Peak performance per node	: 236.5 GFLOPS
Main memory per node	: 32 GB
Disk capacity	: 2.1 PB
SPARC64 IXfx	1.848GHz

2012年4月2日試験運転開始

2012年7月2日正式運用開始

Oakbridge-FX

:長時間ジョブ用のFX10。
ノード数:24~576
制限時間:最大168時間
(1週間)



東京大学情報基盤センター スパコン(3/3)

Reedbush-U (SGI Rackable クラスタシステム)

Total Peak performance	: 508 TFLOPS
Total number of nodes	: 420
Total memory	: 105 TB
Peak performance per node	: 1209.6 GFLOPS
Main memory per node	: 256 GB
Disk capacity	: 5.04 PB
Intel Xeon E5-2695v4 2.1GHz 18 core x2 socket	

Reedbush-H: GPUクラスタ
2017年3月1日試験運転開始予定

2016年7月1日試験運転開始

2016年9月1日正式運用開始



FX10計算ノードの構成

1ソケットのみ

TOFU Network

各CPUの内部構成

20GB/秒

ICC



L2 (16コアで共有、12MB)

85GB/秒
=(8Byte×1333MHz
×8 channel)

Memory

Memory

Memory

Memory

DDR3 DIMM

4GB ×2枚

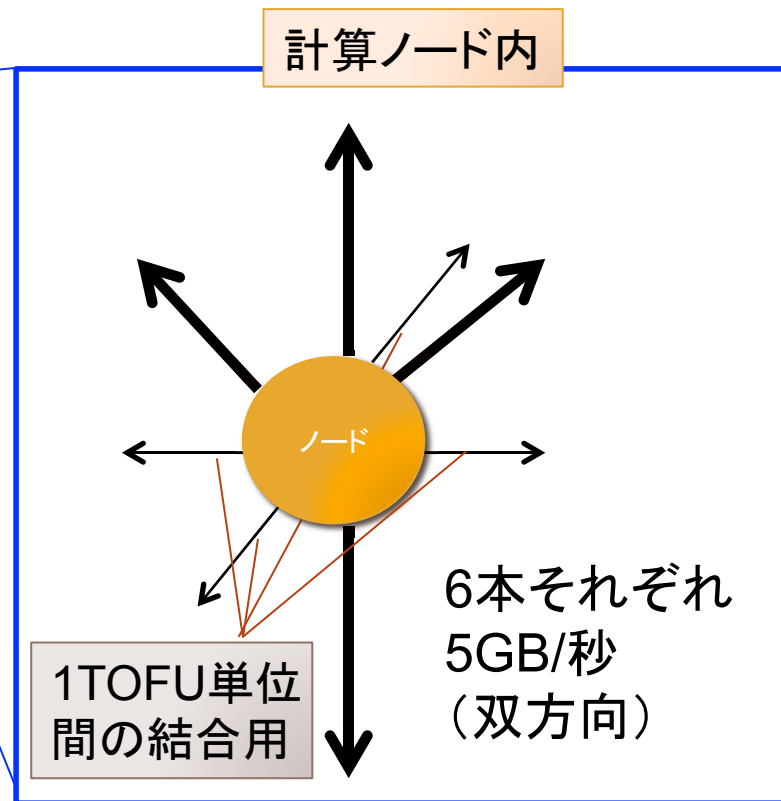
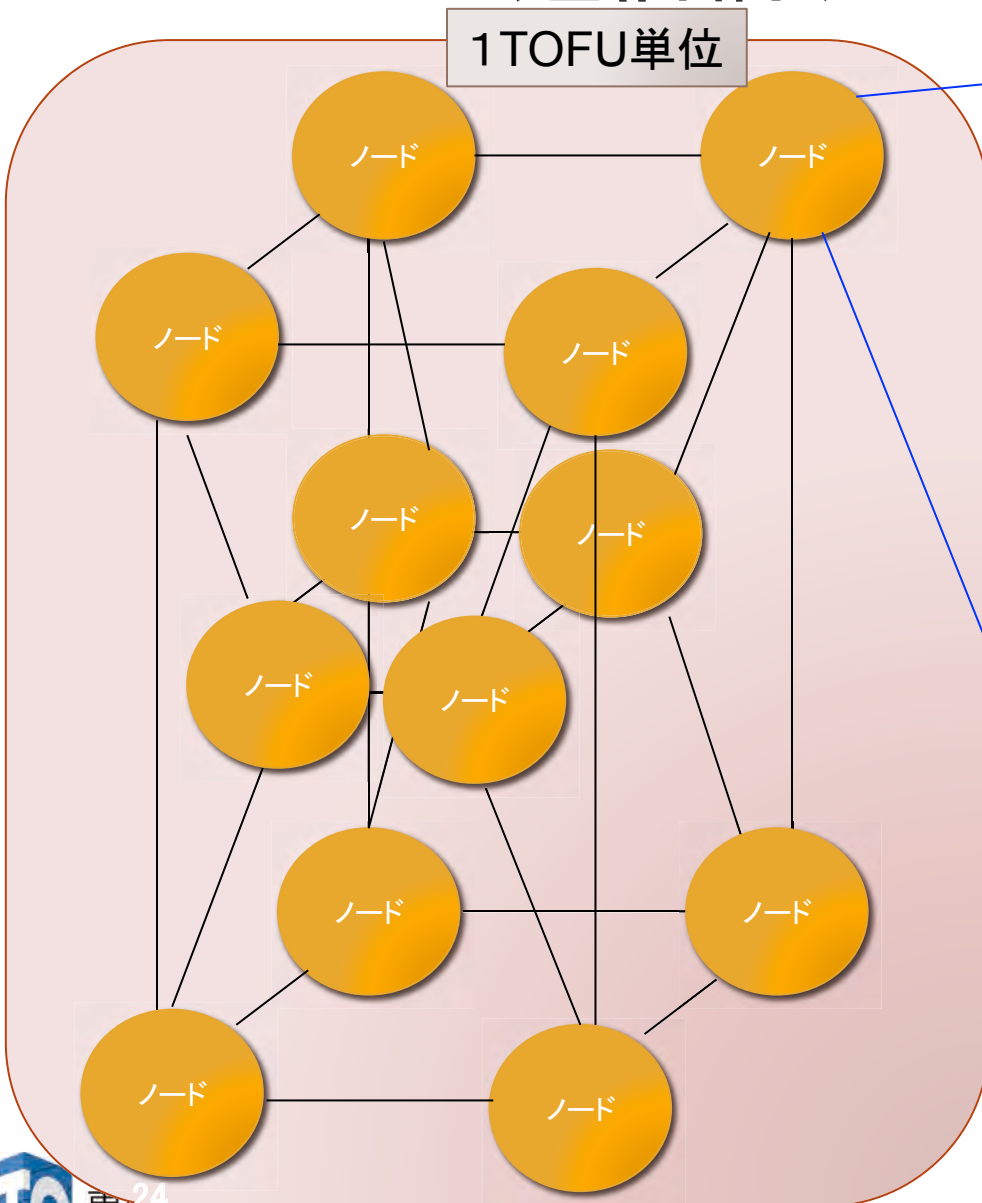
4GB ×2枚

4GB ×2枚

4GB ×2枚

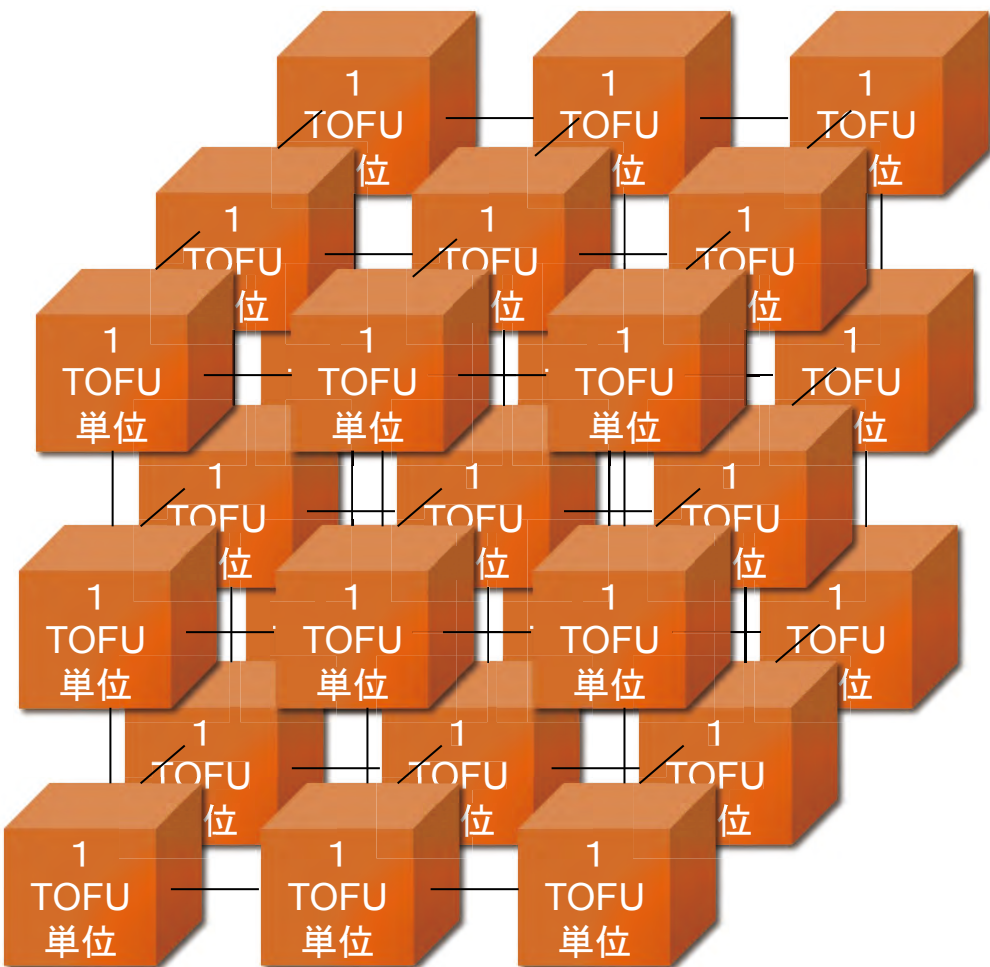
ノード内合計メモリ量: 8GB×4=32GB

FX10の通信網(1TOFU単位)



FX10の通信網(1TOFU単位間の結合)

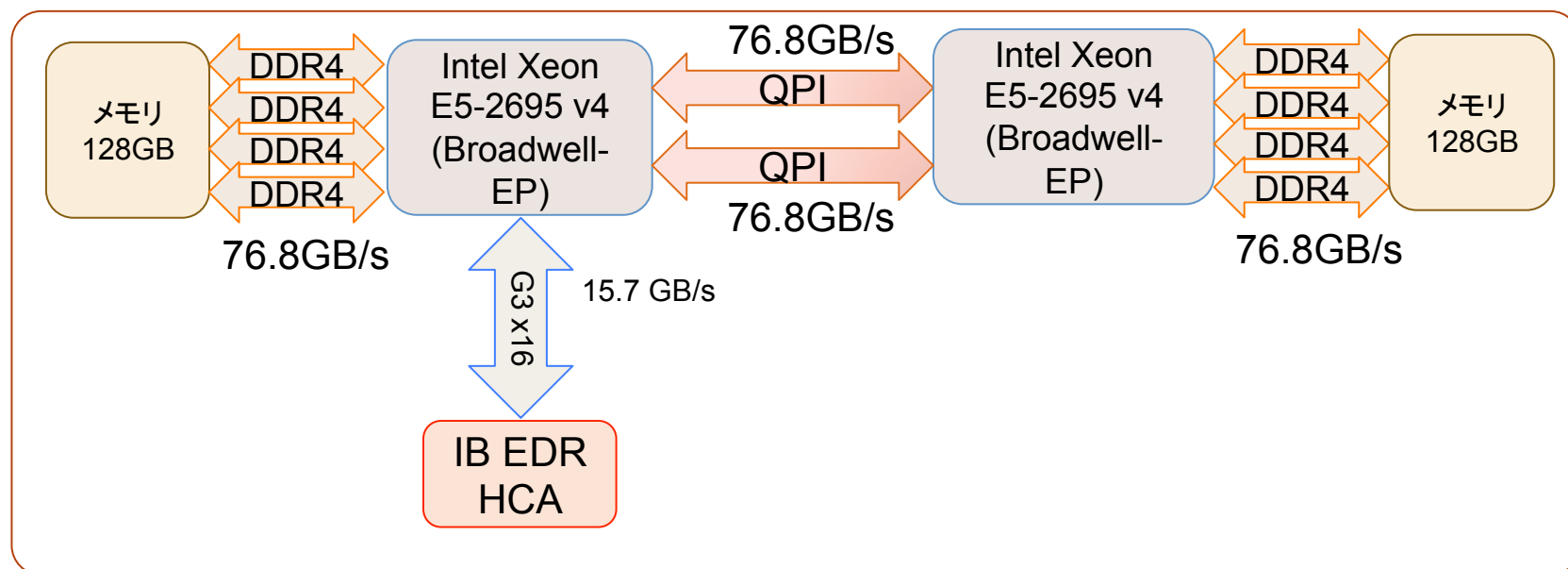
3次元接続



- ユーザから見ると、
X軸、Y軸、Z軸について、
奥の1TOFUと、手前の
1TOFUは、繋がって見えます
(3次元トーラス接続)
- ただし物理結線では
 - X軸はトーラス
 - Y軸はメッシュ
 - Z軸はメッシュまたは、
トーラスになっています

Reedbush-Uノードのブロック図

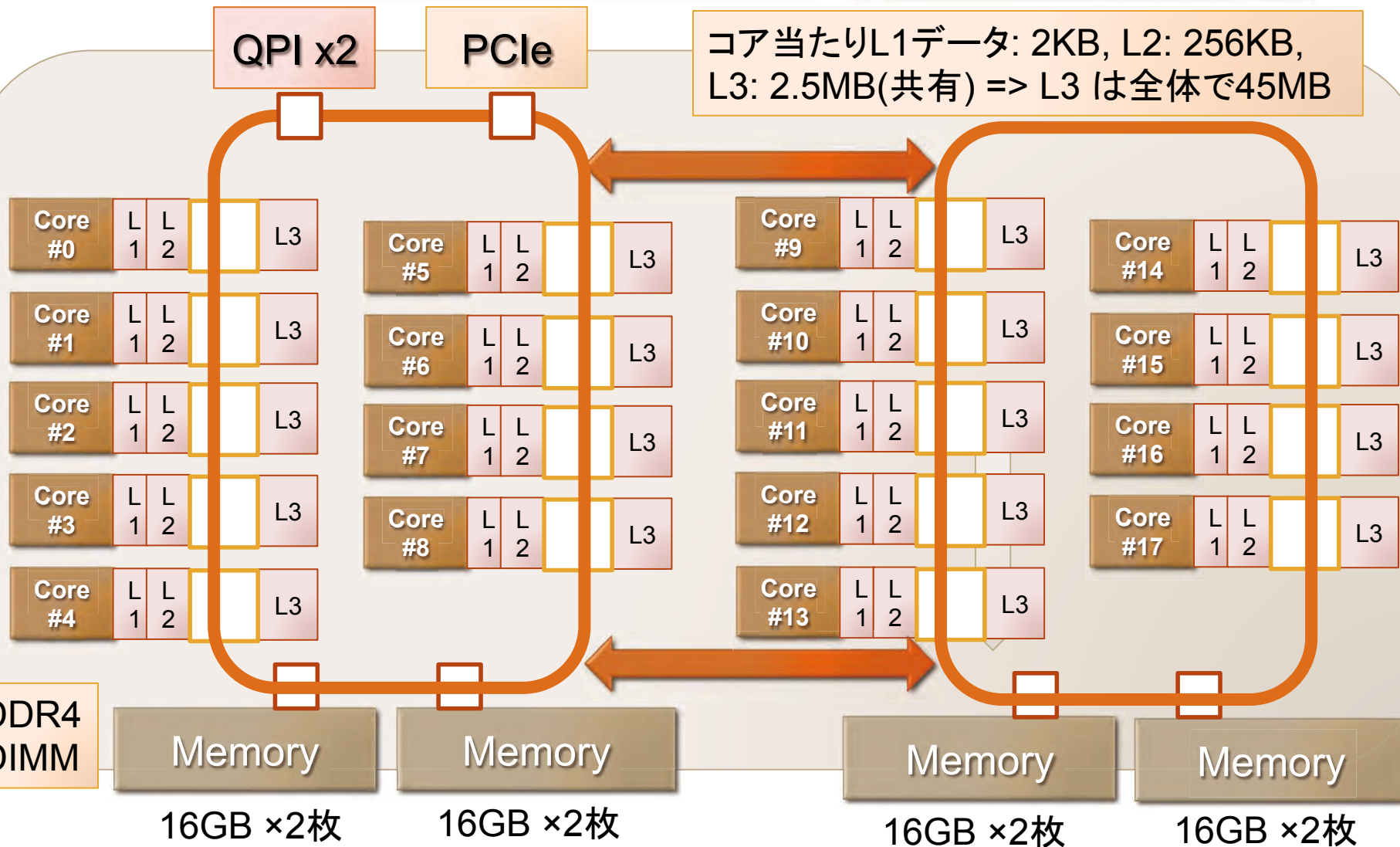
- メモリのうち、「近い」メモリと「遠い」メモリがある
=> NUMA (Non-Uniform Memory Access)
(FX10はフラット)



Broadwell-EPの構成

1ソケットのみを図示

コア当たりL1データ: 2KB, L2: 256KB, L3: 2.5MB(共有) => L3は全体で45MB

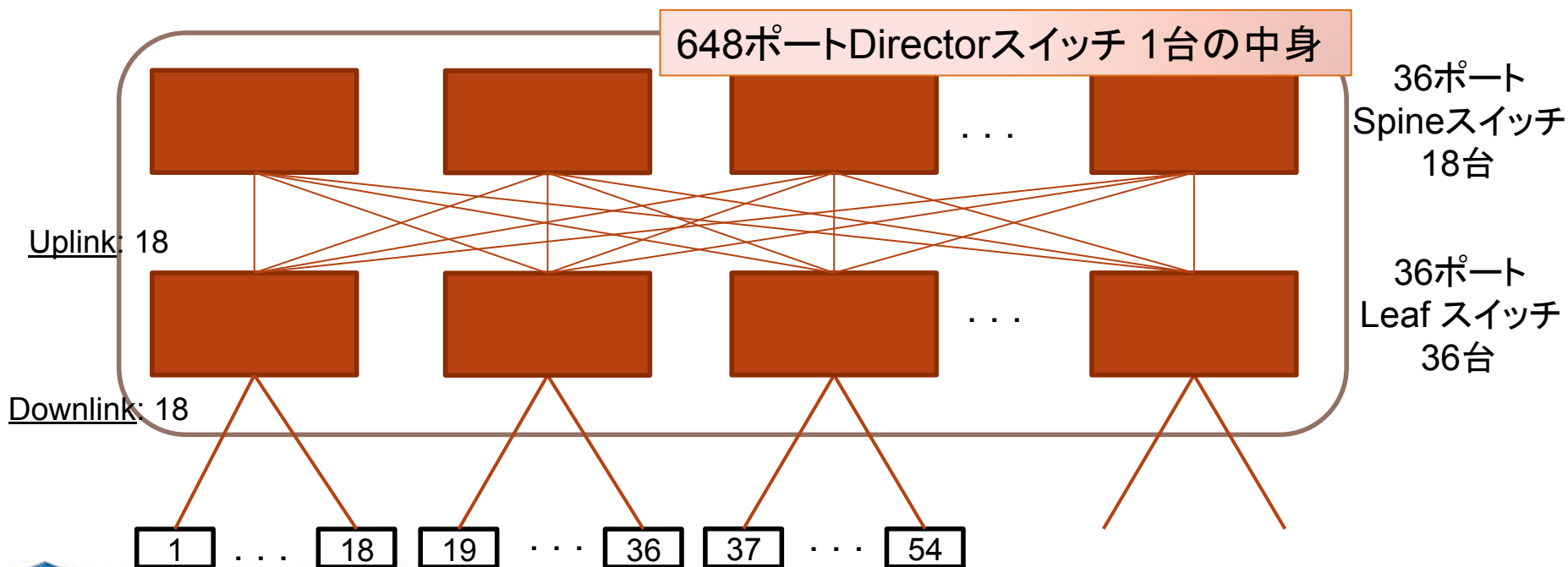


ソケット当たりメモリ量: 16GB×8=128GB

76.8 GB/秒
=(8Byte×2400MHz×4 channel)

Reedbush-Uの通信網

- フルバイセクションバンド幅を持つFat Tree網
 - どのように計算ノードを選んでも互いに無衝突で通信が可能
- Mellanox InfiniBand EDR 4x CS7500: 648ポート
 - 内部は36ポートスイッチ (SB7800)を (36+18)台組み合わせたものと等価



東大情報基盤センターFX10スーパーコンピュータシステムの料金表(2016年4月1日)

パーソナルコース(年間)

- コース1: 120,000円 : 12ノード(優先)、最大24ノードまで
- コース2: 250,000円 : 24ノード(優先)、最大96ノードまで

グループコース

- 500,000円(企業 600,000円) : 1口、12ノード(優先)、最大1440ノードまで

以上は、「トークン制」で運営

- 申し込みノード数×360日×24時間の「トークン」が与えられる
- 優先ノードまでは、トークン消費係数が1.0
- 優先ノードを超えると、超えた分は、消費係数が2.0になる
- Reedbush-Uとの相互トークン移行も可能

東大情報基盤センターReedbush-Uスーパーコンピュータシステムの料金表(2016年7月1日)

パーソナルコース(年間)

- 200,000円 : 4ノード(優先)、最大16ノードまで

グループコース

- 400,000円(企業 480,000円) : 4ノード(優先)、最大128ノードまで
- 700,000円(企業 840,000円) : 1口 8ノード(優先)、最大128ノードまで

以上は、「トークン制」で運営

- 申し込みノード数×360日×24時間の「トークン」が与えられる
- 優先ノードまでは、トークン消費係数が1.0
- 優先ノードを超えると、超えた分は、消費係数が2.0になる
- FX10との相互トークン移行も可能

スーパーコンピュータシステムの詳細

- 以下のページをご参照ください

- 利用申請方法
- 運営体系
- 料金体系
- 利用の手引

などがご覧になれます。

<http://www.cc.u-tokyo.ac.jp/system/fx10/>

<http://www.cc.u-tokyo.ac.jp/system/reedbush/>

並列プログラミングの基礎

並列プログラミングとは何か？

- 逐次実行のプログラム(実行時間 T)を、 p 台の計算機を使って、 T/p にすること。



- 素人考えでは自明。
- 実際は、できるかどうかは、対象処理の内容(アルゴリズム)で **大きく** 難しさが違う
 - アルゴリズム上、絶対に並列化できない部分の存在
 - 通信のためのオーバヘッドの存在
 - 通信立ち上がり時間
 - データ転送時間

並列と並行

• 並列 (Parallel)

- 物理的に並列 (時間的に独立)
- ある時間に実行されるものは多数



• 並行 (Concurrent)

- 論理的に並列 (時間的に依存)
- ある時間に実行されるものは1つ (=1プロセッサで実行)



- 時分割多重、疑似並列
- OSによるプロセス実行スケジューリング (ラウンドロビン方式)

並列計算機の種類

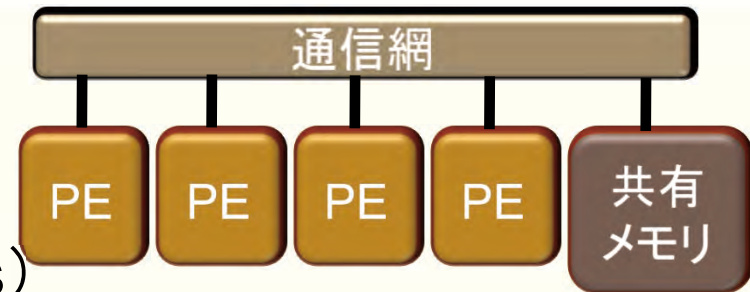
- Michael J. Flynn教授(スタンフォード大)の分類(1966)
- 単一命令・単一データ流
(SISD, Single Instruction Single Data Stream)
- 単一命令・複数データ流
(SIMD, Single Instruction Multiple Data Stream)
- 複数命令・単一データ流
(MISD, Multiple Instruction Single Data Stream)
- 複数命令・複数データ流
(MIMD, Multiple Instruction Multiple Data Stream)

並列計算機のメモリ型による分類

A) **メモリアドレスを共有している: 互いのメモリがアクセス可能**

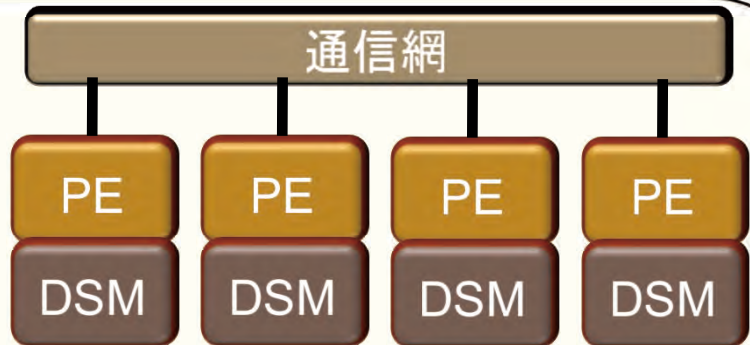
1. 共有メモリ型

(SMP:
Symmetric Multiprocessor,
UMA: Uniform Memory Access)



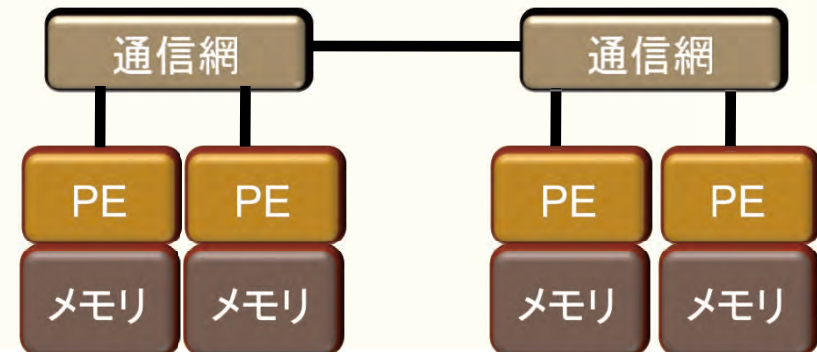
2. 分散共有メモリ型

(DSM:
Distributed Shared Memory)



共有・非対称メモリ型

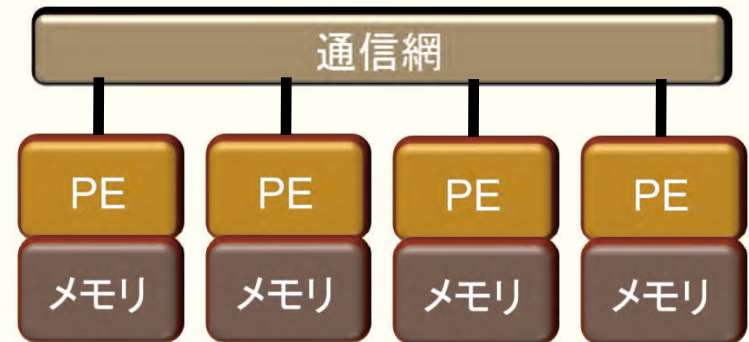
(ccNUMA、
Cache Coherent Non-Uniform
Memory Access)



並列計算機のメモリ型による分類

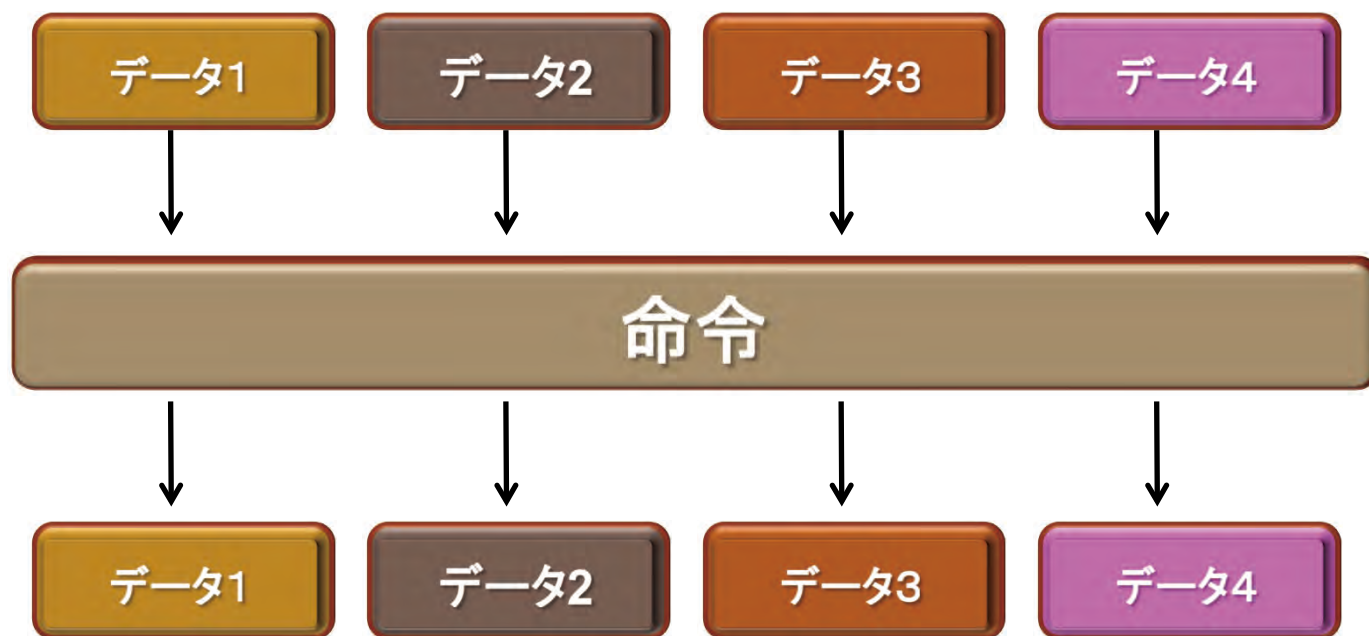
B) メモリアドレスは独立: 互いのメモリはアクセス不可

3. 分散メモリ型 (メッセージパッシング)



並列プログラミングのモデル

- 実際の並列プログラムの挙動はMIMD
- アルゴリズムを考えるときは<SIMDが基本>
- 複雑な挙動は人間には想定し難い



並列プログラミングのモデル

- 多くのMIMD上での並列プログラミングのモデル

1. SPMD (Single Program Multiple Data)

- 1つの共通のプログラムが、並列処理開始時に、全プロセッサ上で起動する

- MPI (バージョン1) のモデル



2. Master / Worker (Master / Slave)

- 1つのプロセス (Master) が、複数のプロセス (Worker) を管理 (生成、消去) する。

並列プログラムの種類

• マルチプロセス

- **MPI (Message Passing Interface)**
- **HPF (High Performance Fortran)**
 - 自動並列化Fortranコンパイラ
 - ユーザがデータ分割方法を明示的に記述

• マルチスレッド

- **Pthread (POSIX スレッド)**
- **Solaris Thread (Sun Solaris OS用)**
- **NT thread (Windows NT系、Windows95以降)**
 - スレッドの Fork(分離) と Join(融合) を明示的に記述
- **Java**
 - 言語仕様としてスレッドを規定
- **OpenMP**
 - ユーザが並列化指示行を記述

プロセスとスレッドの違い

- **メモリを意識するかどうかの違い**
 - 別メモリは「プロセス」
 - 同一メモリは「スレッド」

マルチプロセスとマルチスレッドは
共存可能

→ハイブリッドMPI/OpenMP実行

並列処理の実行形態(1)

データ並列

- データを分割することで並列化する。
- データの操作(=演算)は同一となる。
- データ並列の例: **行列-行列積**

SIMDの
考え方と同じ

$$\begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 \\ 4 & 5 & 6 \\ 7 & 8 & 9 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 9 & 8 & 7 \\ 6 & 5 & 4 \\ 3 & 2 & 1 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1*9+2*6+3*3 & 1*8+2*5+3*2 & 1*7+2*4+3*1 \\ 4*9+5*6+6*3 & 4*8+5*5+6*2 & 4*7+5*4+6*1 \\ 7*9+8*6+9*3 & 7*8+8*5+9*2 & 7*7+8*4+9*1 \end{pmatrix}$$

全CPUで共有

並列化

CPU0	$\begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 \end{pmatrix}$	$\begin{pmatrix} 9 & 8 & 7 \\ 6 & 5 & 4 \\ 3 & 2 & 1 \end{pmatrix}$	$=$	$\begin{pmatrix} 1*9+2*6+3*3 & 1*8+2*5+3*2 & 1*7+2*4+3*1 \end{pmatrix}$
CPU1	$\begin{pmatrix} 4 & 5 & 6 \end{pmatrix}$			$\begin{pmatrix} 4*9+5*6+6*3 & 4*8+5*5+6*2 & 4*7+5*4+6*1 \end{pmatrix}$
CPU2	$\begin{pmatrix} 7 & 8 & 9 \end{pmatrix}$			$\begin{pmatrix} 7*9+8*6+9*3 & 7*8+8*5+9*2 & 7*7+8*4+9*1 \end{pmatrix}$

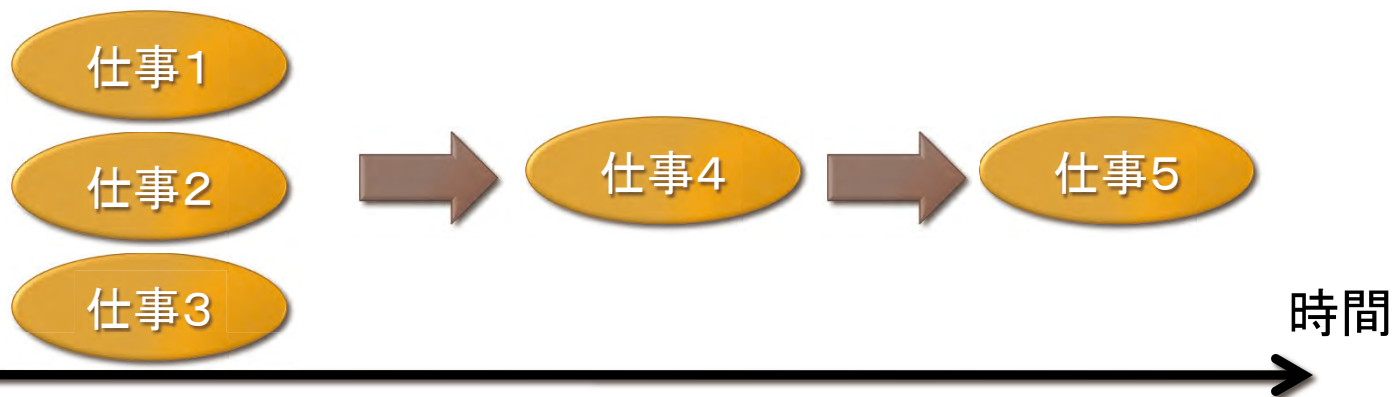
並列に計算:初期データは異なるが演算は同一

並列処理の実行形態(2)

• タスク並列

- タスク(ジョブ)を分割することで並列化する。
- データの操作(=演算)は異なるかもしれない。
- タスク並列の例: **カレーを作る**
 - 仕事1: 野菜を切る
 - 仕事2: 肉を切る
 - 仕事3: 水を沸騰させる
 - 仕事4: 野菜・肉を入れて煮込む
 - 仕事5: カレールーを入れる

● 並列化



MPIの特徴

- **メッセージパッシング用のライブラリ規格の1つ**
 - メッセージパッシングのモデルである
 - コンパイラの規格、特定のソフトウェアやライブラリを指すものではない！
- **分散メモリ型並列計算機で並列実行に向く**
- **大規模計算が可能**
 - 1プロセッサにおけるメモリサイズやファイルサイズの制約を打破可能
 - プロセッサ台数の多い並列システム (Massively Parallel Processing (MPP)システム)を用いる実行に向く
 - 1プロセッサ換算で膨大な実行時間の計算を、短時間で処理可能
 - 移植が容易
 - **API (Application Programming Interface) の標準化**
- **スケーラビリティ、性能が高い**
 - 通信処理をユーザが記述することによるアルゴリズムの最適化が可能
 - プログラミングが難しい(敷居が高い)

MPIの経緯(これまで)

- MPIフォーラム (<http://www.mpi-forum.org/>) が仕様策定
 - 1994年5月 1.0版 (MPI-1)
 - 1995年6月 1.1版
 - 1997年7月 1.2版、および 2.0版 (MPI-2)
 - 2008年5月 1.3版、2008年6月 2.1版
 - 2009年9月 2.2版
 - 日本語版 <http://www.pccluster.org/ja/mpi.html>
- MPI-2 では、以下を強化：
 - 並列I/O
 - C++、Fortran 90用インターフェース
 - 動的プロセス生成/消滅
 - 主に、並列探索処理などの用途

MPIの経緯 MPI-3.1

- MPI-3.0 2012年9月
- MPI-3.1 2015年6月
- 以下のページで現状・ドキュメントを公開中
 - <http://mpi-forum.org/docs/docs.html>
 - <http://meetings.mpi-forum.org>
 - <http://meetings.mpi-forum.org/mpi31-impl-status-Nov15.pdf>
- 注目すべき機能
 - ノン・ブロッキング集団通信機能 (MPI_IALLREDUCE、など)
 - 高性能な片方向通信 (RMA、Remote Memory Access)
 - Fortran2008 対応、など

MPIの経緯 MPI-4.0策定中

- 以下のページで経緯・ドキュメントを公開
 - http://meetings.mpi-forum.org/MPI_4.0_main_page.php
- 検討されている機能
 - ハイブリッドプログラミングへの対応
 - MPIアプリケーションの耐故障性 (Fault Tolerance, FT)
 - いくつかのアイデアを検討中
 - Active Messages (メッセージ通信のプロトコル)
 - 計算と通信のオーバーラップ
 - 最低限の同期を用いた非同期通信
 - 低いオーバーヘッド、パイプライン転送
 - バッファリングなしで、インタラプトハンドラで動く
 - Stream Messaging
 - 新プロファイル・インターフェース

MPIの実装

- **MPICH(エム・ピッチ)**
 - 米国アルゴンヌ国立研究所が開発
- **MVAPICH(エムヴァピッチ)**
 - 米国オハイオ州立大学で開発、MPICHをベース
 - InfiniBand向けの優れた実装
- **OpenMPI**
 - オープンソース
- **ベンダMPI**
 - 大抵、上のどれかがベースになっている
例: 富士通「京」、FX10用のMPI: Open-MPIベース
Intel MPI: MPICH、MVAPICHベース
 - 注意点: メーカー独自機能拡張がなされていることがある

MPIによる通信

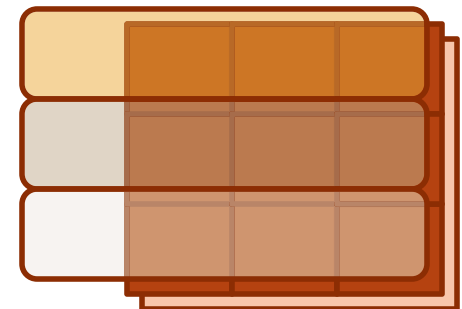
- 郵便物の郵送に同じ
- 郵送に必要な情報:
 1. 自分の住所、送り先の住所
 2. 中に入っているものはどこにあるか
 3. 中に入っているものの分類
 4. 中に入っているものの量
 5. (荷物を複数同時に送る場合の)認識方法(タグ)
- MPIでは:
 1. 自分の認識ID、および、送り先の認識ID
 2. データ格納先のアドレス
 3. データ型
 4. データ量
 5. タグ番号

MPI関数

- システム関数
 - MPI_Init; MPI_Comm_rank; MPI_Comm_size; MPI_Finalize;
- 1対1通信関数
 - ブロッキング型
 - MPI_Send; MPI_Recv;
 - ノンブロッキング型
 - MPI_Isend; MPI_Irecv;
- 1対全通信関数
 - MPI_Bcast
- 集団通信関数
 - MPI_Reduce; MPI_Allreduce; MPI_Barrier;
- 時間計測関数
 - MPI_Wtime

コミュニケーター

- MPI_COMM_WORLDは、**コミュニケーター**とよばれる概念を保存する変数
- コミュニケーターは、操作を行う対象のプロセッサ群を定める
- 初期状態では、**0番～numprocs - 1番**までのプロセッサが、1つのコミュニケーターに割り当てられる
 - この名前が、“**MPI_COMM_WORLD**”
- プロセッサ群を分割したい場合、**MPI_Comm_split** 関数を利用
 - メッセージを、一部のプロセッサ群に放送するときに利用
 - “マルチキャスト”で利用

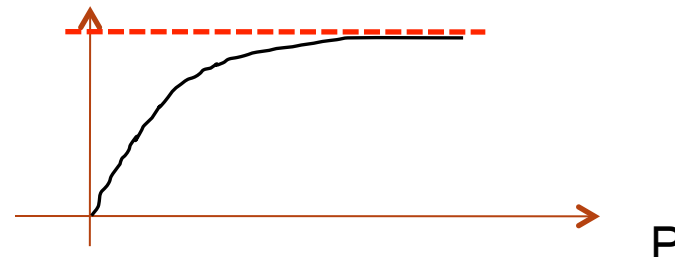


性能評価指標

並列化の尺度

性能評価指標 — 台数効果

- **台数効果** $S_p = T_S / T_P$ ($0 \leq S_p$)
 - 式:
 - T_S : 逐次の実行時間、 T_P : P台での実行時間
 - P台用いて $S_p = P$ のとき、理想的な (ideal) 速度向上
 - P台用いて $S_p > P$ のとき、スーパーリニア・スピードアップ
 - 主な原因は、並列化により、データアクセスが局所化されて、キャッシュヒット率が向上することによる高速化
- **並列化効率**
 - 式: $E_p = S_p / P \times 100$ ($0 \leq E_p$) [%]
- **飽和性能**
 - 速度向上の限界
 - Saturation、「さちる」



アムダールの法則

- 逐次実行時間を K とする。
そのうち、並列化ができる割合を α とする。
- このとき、台数効果は以下のようにになる。

$$S_p = K / (K\alpha / P + K(1-\alpha))$$
$$= 1 / (\alpha / P + (1-\alpha)) = 1 / (\alpha(1/P - 1) + 1)$$

- 上記の式から、たとえ無限大の数のプロセッサを使っても ($P \rightarrow \infty$)、台数効果は、高々 $1 / (1-\alpha)$ である。

(アムダールの法則)

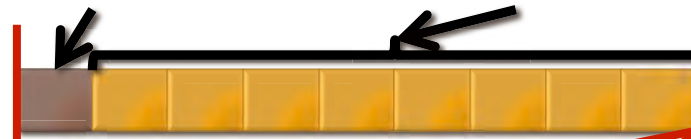
- 全体の90%が並列化できたとしても、無限大の数のプロセッサをつかっても、 $1 / (1-0.9) = 10$ 倍 にしかない！
→ 高性能を達成するためには、少しでも並列化効率を上げる実装をすることがとても重要である

アムダールの法則の直観例

並列化できない部分(1ブロック) 並列化できる部分(8ブロック)

=88.8%が並列化可能

● 逐次実行



● 並列実行(4並列)



$9/3=3$ 倍

● 並列実行(8並列)



$9/2=4.5$ 倍 \neq 6倍

略語とMPI用語

- MPIは「プロセス」間の通信を行います。プロセスは(普通は)「プロセッサ」(もしくは、コア)に一対一で割り当てられます。
- 今後、「MPIプロセス」と書くのは長いので、ここではPE (Processer Elementsの略)と書きます。
 - ただし用語として「PE」は現在はあまり使われていません。
- ランク (Rank)
 - 各「MPIプロセス」の「識別番号」のこと。
 - 通常MPIでは、MPI_Comm_rank関数で設定される変数(サンプルプログラムではmyid)に、0~全PE数-1 の数値が入る
 - 世の中の全MPIプロセス数を知るには、MPI_Comm_size関数を使う。
(サンプルプログラムでは、numprocs に、この数値が入る)

基本的なMPI関数

送信、受信のためのインタフェース

C言語インターフェースと Fortranインターフェースの違い

- C版は、整数変数*ierr* が戻り値
`ierr = MPI_Xxxx(....);`
- Fortran版は、最後に整数変数*ierr*が引数
`call MPI_XXXX(...., ierr)`
- システム用配列の確保の仕方
 - C言語
`MPI_Status istatus;`
 - Fortran言語
`integer istatus(MPI_STATUS_SIZE)`

C言語インターフェースと Fortranインターフェースの違い

- MPIにおける、データ型の指定

- C言語

`MPI_CHAR` (文字型)、`MPI_INT` (整数型)、
`MPI_FLOAT` (実数型)、`MPI_DOUBLE` (倍精度実数型)

- Fortran言語

`MPI_CHARACTER` (文字型)、`MPI_INTEGER` (整数型)、
`MPI_REAL` (実数型)、
`MPI_DOUBLE_PRECISION` (倍精度実数型)、
`MPI_COMPLEX` (複素数型)

- 以降は、C言語インターフェースで説明する

基礎的なMPI関数—MPI_Recv (1/2)

```
• ierr = MPI_Recv(recvbuf, icount, idatatype, isource,  
                 itag,  icomm, istatus);
```

- `recvbuf` : 受信領域の先頭番地を指定する。
- `icount` : 整数型。受信領域のデータ要素数を指定する。
- `idatatype` : 整数型。受信領域のデータの型を指定する。
 - `MPI_CHAR` (文字型)、`MPI_INT` (整数型)、`MPI_FLOAT` (実数型)、`MPI_DOUBLE` (倍精度実数型)
- `isource` : 整数型。受信したいメッセージを送信するPEのランクを指定する。
 - 任意のPEから受信したいときは、`MPI_ANY_SOURCE` を指定する。

基礎的なMPI関数—MPI_Recv (2/2)

- **itag** : 整数型。受信したいメッセージに付いているタグの値を指定。
 - 任意のタグ値のメッセージを受信したいときは、**MPI_ANY_TAG** を指定。
- **icomm** : 整数型。PE集団を認識する番号であるコミュニケータを指定。
 - 通常では**MPI_COMM_WORLD** を指定すればよい。
- **istatus** : MPI_Status型(整数型の配列)。受信状況に関する情報が入る。**かならず専用の型宣言をした配列を確保すること。**
 - 要素数が**MPI_STATUS_SIZE**の整数配列が宣言される。
 - 受信したメッセージの送信元のランクが **istatus[MPI_SOURCE]**、タグが **istatus[MPI_TAG]** に代入される。
 - **C言語**: **MPI_Status istatus;**
 - **Fortran言語**: **integer istatus(MPI_STATUS_SIZE)**
- **ierr(戻り値)** : 整数型。エラーコードが入る。

基礎的なMPI関数—MPI_Send

- `ierr = MPI_Send(sendbuf, icount, idatatype, idest, itag, icommm);`
- `sendbuf` : 送信領域の先頭番地を指定
- `icount` : 整数型。送信領域のデータ要素数を指定
- `idatatype` : 整数型。送信領域のデータの型を指定
- `idest` : 整数型。送信したいPEのicommm内でのランクを指定
- `itag` : 整数型。受信したいメッセージに付けられたタグの値を指定
- `icommm` : 整数型。プロセッサ集団を認識する番号である
 コミュニケータを指定
- `ierr (戻り値)` : 整数型。エラーコードが入る。

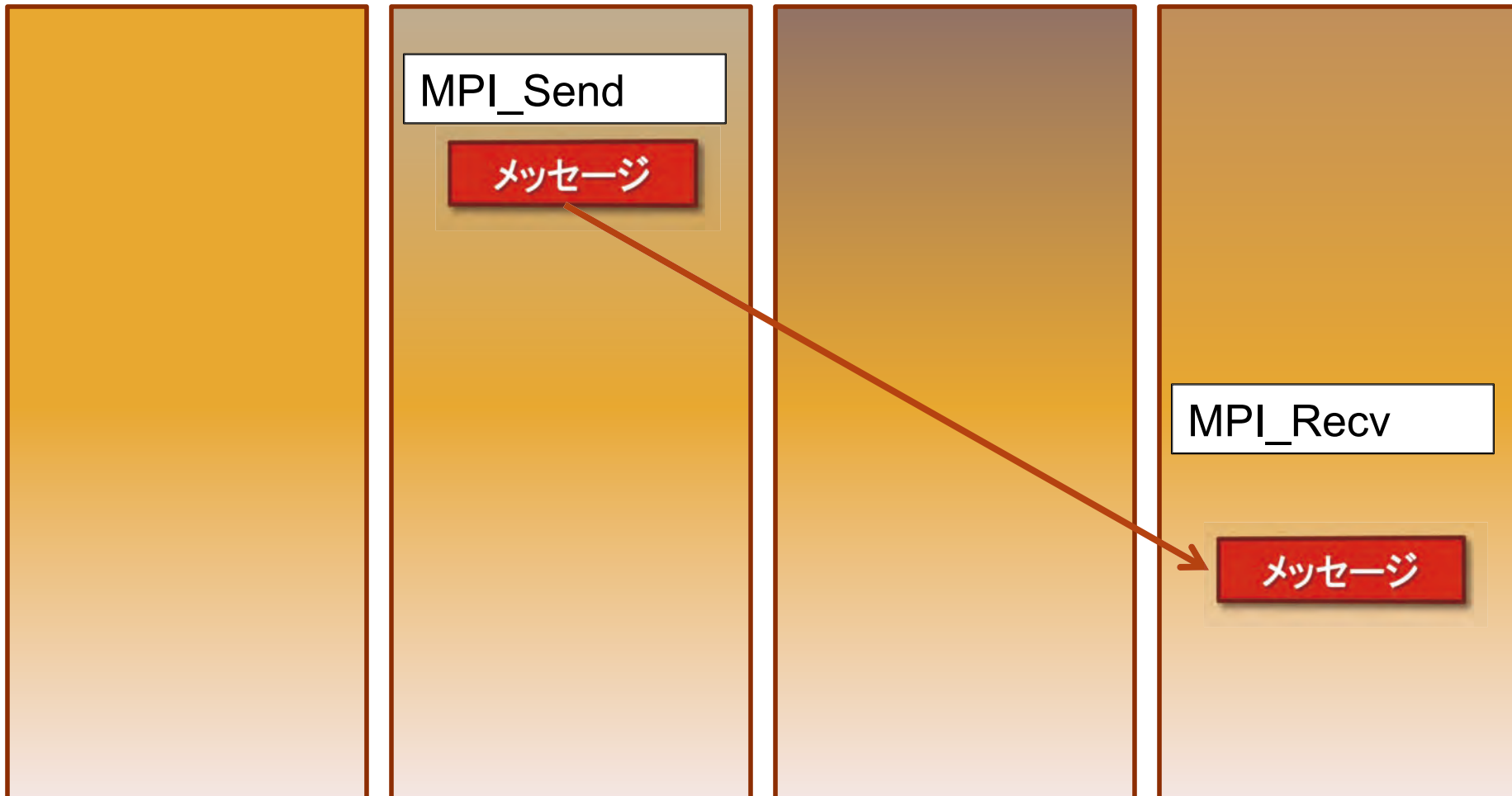
Send-Recvの概念 (1対1通信)

PE0

PE1

PE2

PE3



基礎的なMPI関数—MPI_Bcast

- `ierr = MPI_Bcast(sendbuf, icount, idatatype, iroot, icommm);`
- `sendbuf` : 送信および受信領域の先頭番地を指定する。
- `icount` : 整数型。送信領域のデータ要素数を指定する。
- `idatatype` : 整数型。送信領域のデータの型を指定する。
- `iroot` : 整数型。送信したいメッセージがあるPEの番号を指定する。全PEで同じ値を指定する必要がある。
- `icommm` : 整数型。PE集団を認識する番号であるコミュニケータを指定する。
- `ierr (戻り値)` : 整数型。エラーコードが入る。

MPI_Bcastの概念 (集団通信)

PE0

PE1

PE2

PE3

MPI_Bcast()

MPI_Bcast()

MPI_Bcast()

MPI_Bcast()

iroot

メッセージ

メッセージ

全PEが
同じように関数を呼ぶこと!!

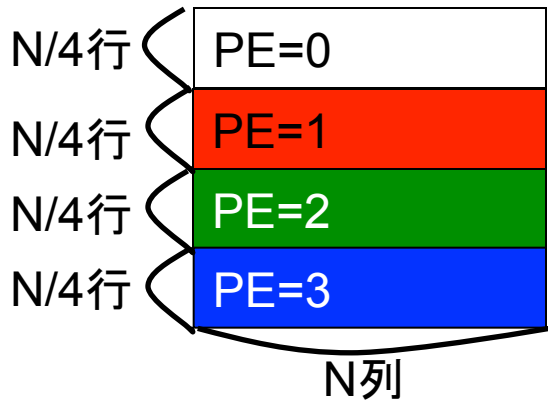
メッセージ

メッセージ

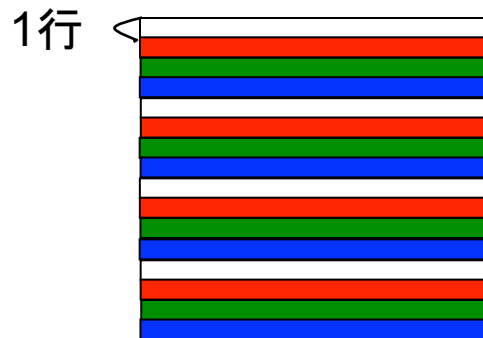
基本演算

- 逐次処理では、「データ構造」が重要
- 並列処理においては、「データ分散方法」が重要になる！
 1. 各PEの「演算負荷」を均等にする
 - ロード・バランシング: 並列処理の基本操作の一つ
 - 粒度調整
 2. 各PEの「利用メモリ量」を均等にする
 3. 演算に伴う通信時間を短縮する
 4. 各PEの「データ・アクセスパターン」を高速な方式にする
(=逐次処理におけるデータ構造と同じ)
- 行列データの分散方法
 - <次元レベル>: 1次元分散方式、2次元分散方式
 - <分割レベル>: ブロック分割方式、サイクリック(循環)分割方式

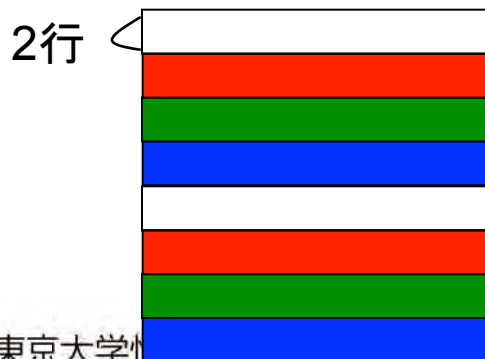
1次元分散



- (行方向) ブロック分割方式
- (Block, *) 分散方式



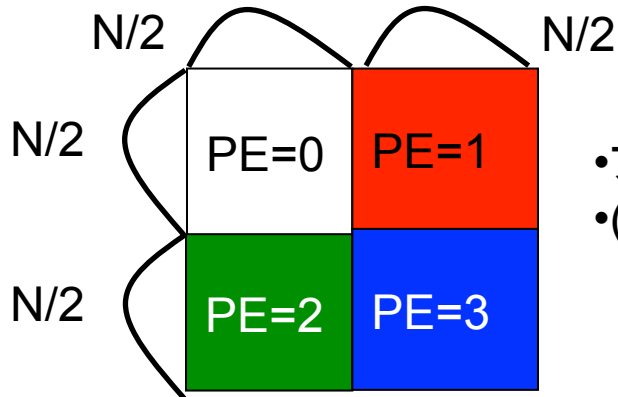
- (行方向) サイクリック分割方式
- (Cyclic, *) 分散方式



- (行方向)ブロック・サイクリック分割方式
- (Cyclic(2), *) 分散方式

この例の「2」: <ブロック幅>とよぶ

2次元分散



- ブロック・ブロック分割方式
- (Block, Block)分散方式

0	1	0	1	0	1	0	1
2	3	2	3	2	3	2	3
0	1	0	1	0	1	0	1
2	3	2	3	2	3	2	3
0	1	0	1	0	1	0	1
2	3	2	3	2	3	2	3
0	1	0	1	0	1	0	1
2	3	2	3	2	3	2	3

- サイクリック・サイクリック分割方式
- (Cyclic, Cyclic)分散方式

0	0	1	1	0	0	1	1
0	0	1	1	0	0	1	1
2	2	3	3	2	2	3	3
2	2	3	3	2	2	3	3
0	0	1	1	0	0	1	1
0	0	1	1	0	0	1	1
2	2	3	3	2	2	3	3
2	2	3	3	2	2	3	3

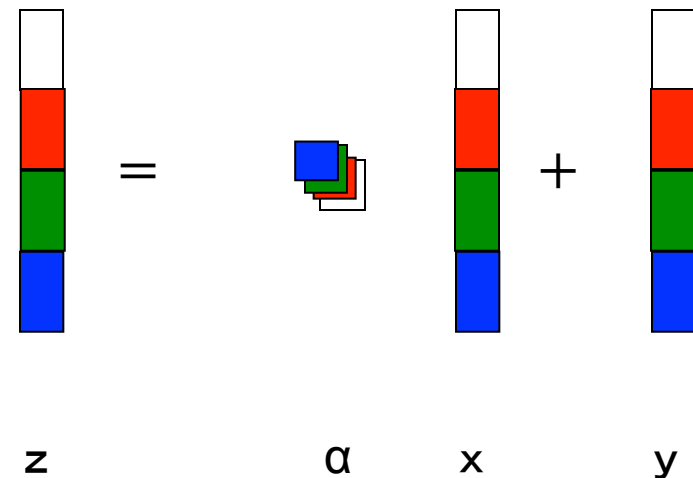
- 二次元ブロック・サイクリック分割方式
- (Cyclic(2), Cyclic(2))分散方式

ベクトルどうしの演算

- 以下の演算

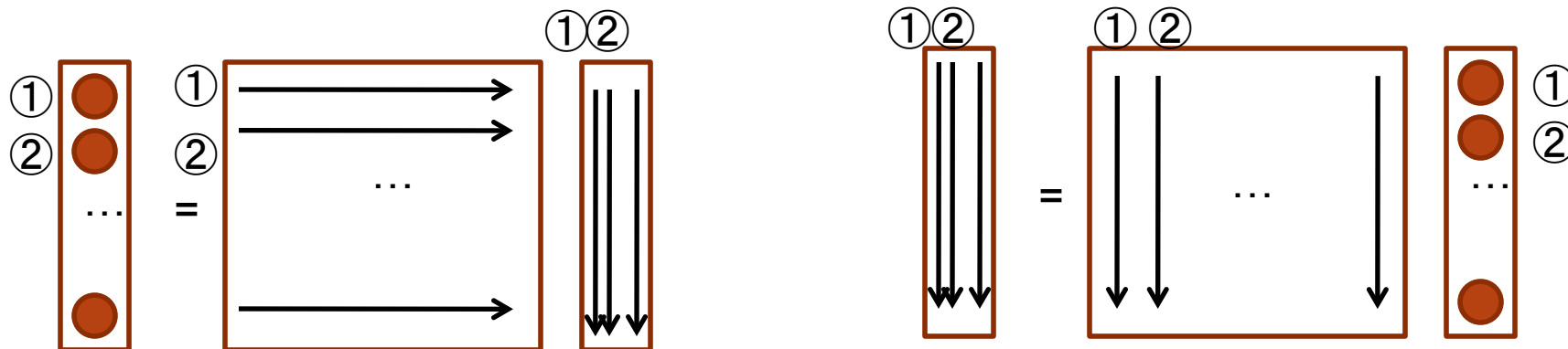
$$z = \alpha x + y$$

- ここで、 α はスカラ、 z 、 x 、 y はベクトル
- どのようなデータ分散方式でも並列処理が可能
 - ただし、スカラ α は全PEで所有する。
 - ベクトルは $O(n)$ のメモリ領域が必要なのに対し、スカラは $O(1)$ のメモリ領域で大丈夫。
→スカラメモリ領域は無視可能
- 計算量: $O(N/P)$
- あまり面白くない



行列とベクトルの積

- ・ **<行方式>**と**<列方式>**がある。
 - ・ <データ分散方式>と<方式>組のみ合わせがあり、少し面白い



```
for (i=0; i<n; i++) {
    y[i]=0.0;
    for (j=0; j<n; j++) {
        y[i] += a[i][j]*x[j];
    }
}
```

```
for (j=0; j<n; j++) y[j]=0.0;
for (j=0; j<n; j++) {
    for (i=0; i<n; i++) {
        y[i] += a[i][j]*x[j];
    }
}
```

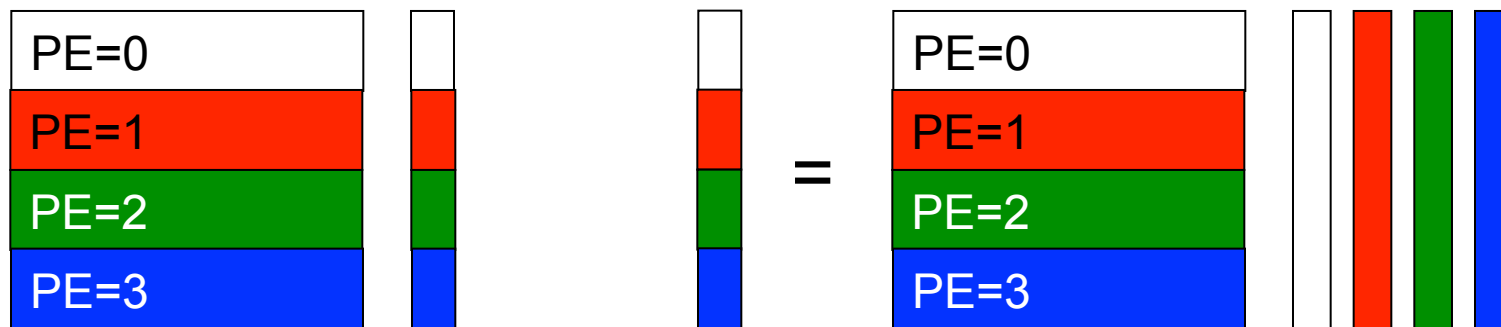
<行方式>: 自然な実装
C言語向き

<列方式>: Fortran言語向き

行列とベクトルの積

＜行方式の場合＞

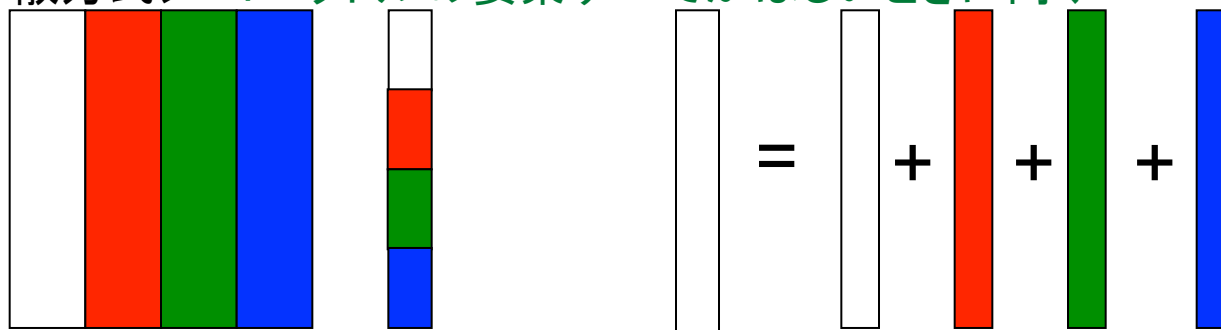
＜行方向分散方式＞ : 行方式に向く分散方式



右辺ベクトルを `MPI_Allgather` 関数
を利用し、全PEで所有する

各PE内で行列ベクトル積を行う

＜列方向分散方式＞ : ベクトルの要素すべてがほしいときに向く



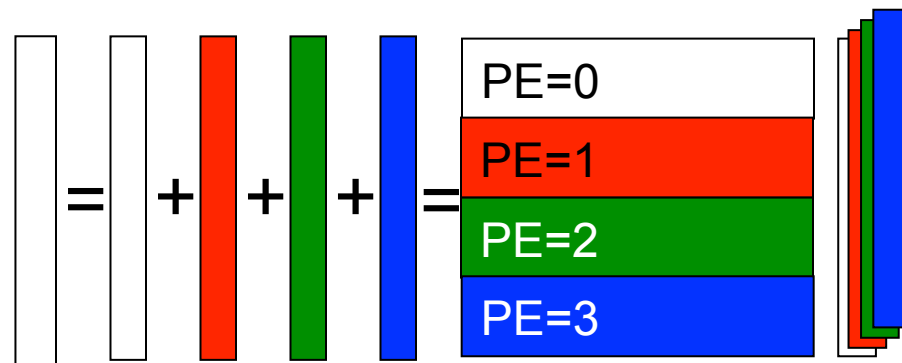
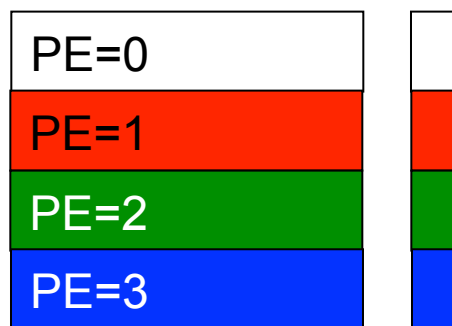
各PE内で行列-ベクトル積
を行う

`MPI_Reduce` 関数で総和を求める
(※ある1PEにベクトルすべてが集まる)

行列とベクトルの積

＜列方式の場合＞

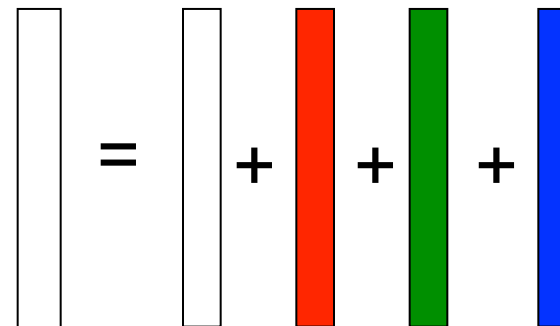
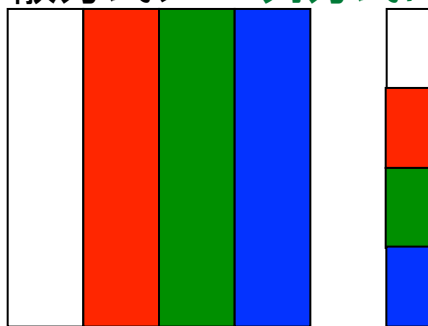
＜行方向分散方式＞ : 無駄が多く使われない



右辺ベクトルを `MPI_Allgather` 関数
を利用して、全PEで所有する

結果を `MPI_Reduce` 関数により
総和を求める

＜列方向分散方式＞ : 列方式に向く分散方式



各PE内で行列-ベクトル積
を行う

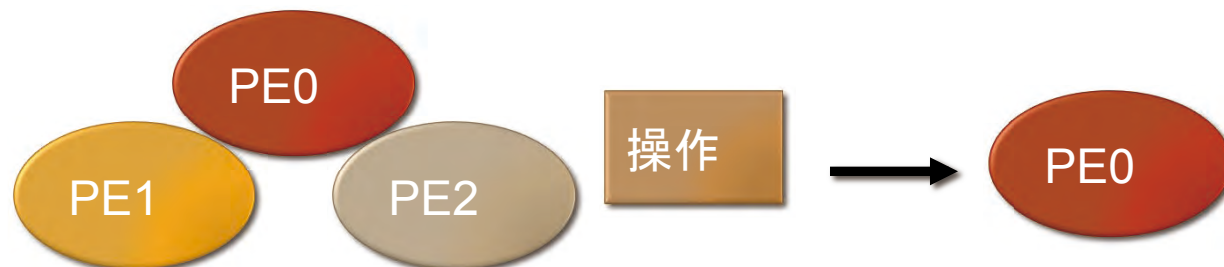
`MPI_Reduce` 関数で総和を求める
(※ある1PEにベクトルすべてが集まる)

リダクション演算

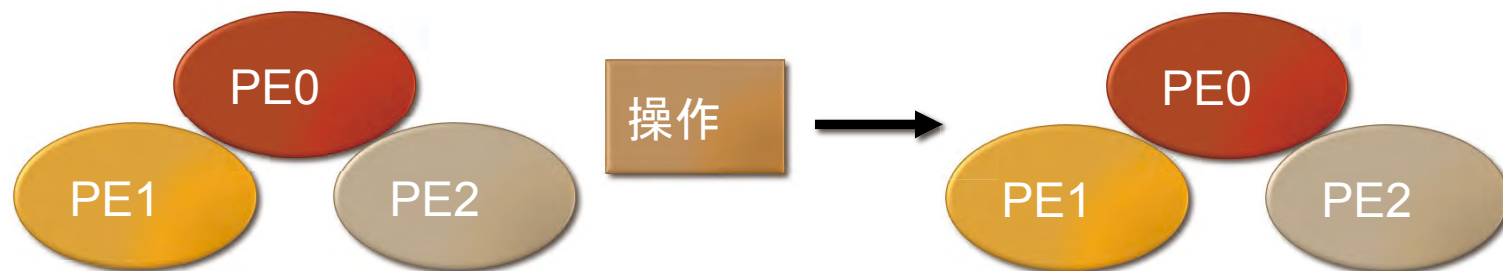
- <操作>によって<次元>を減少 (リダクション)させる処理
 - 例: 内積演算
ベクトル(n 次元空間) \rightarrow スカラ(1次元空間)
- リダクション演算は、通信と計算を必要とする
 - 集団通信演算 (collective communication operation)
と呼ばれる
- 演算結果の持ち方の違いで、2種のインターフェースが存在する

リダクション演算

- 演算結果に対する所有PEの違い
 - **MPI_Reduce**関数
 - リダクション演算の結果を、ある一つのPEに所有させる



- **MPI_Allreduce**関数
 - リダクション演算の結果を、全てのPEに所有させる



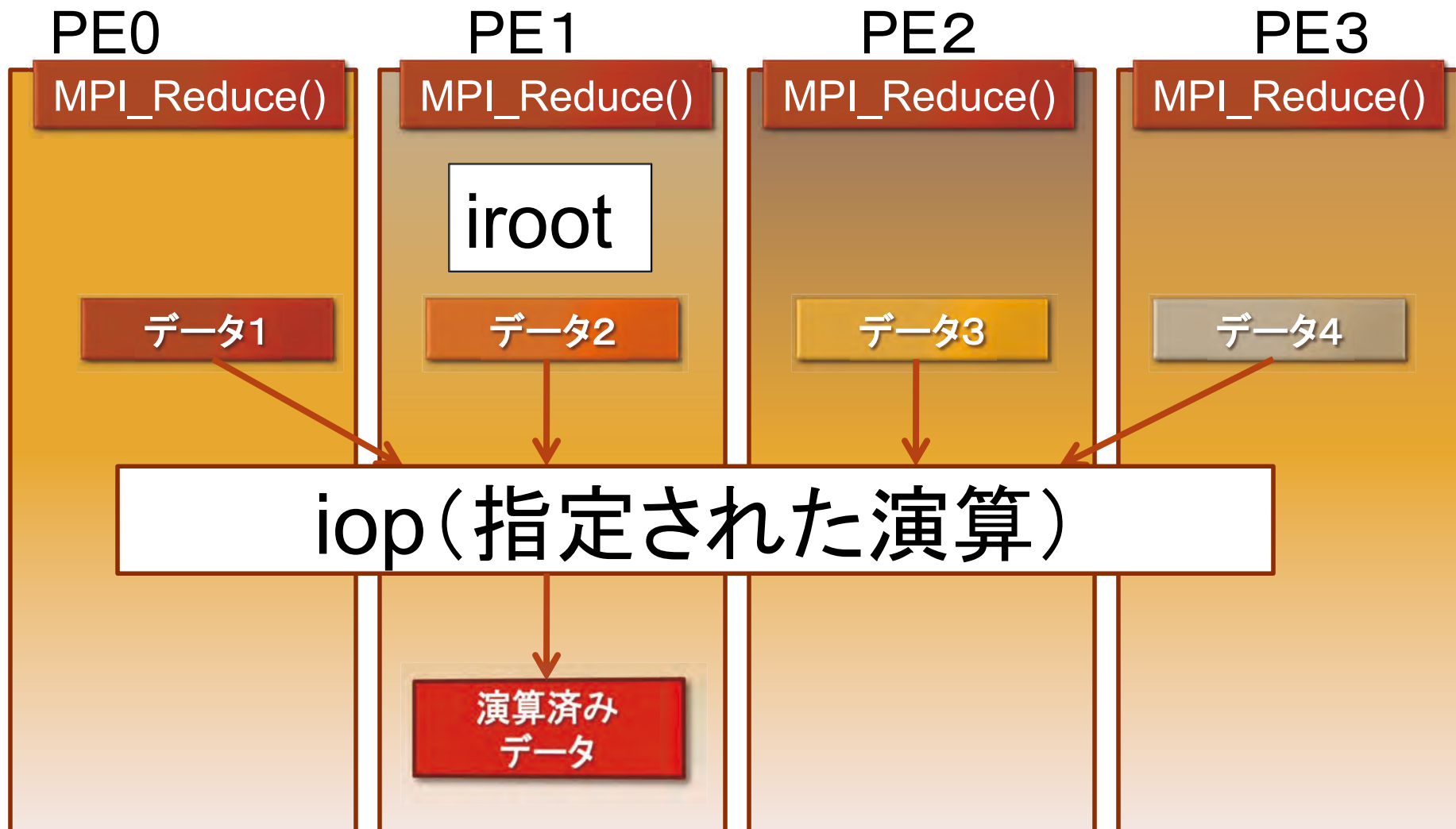
基礎的なMPI関数—MPI_Reduce

- `ierr = MPI_Reduce(sendbuf, recvbuf, icount, idatatype, iop, iroot, icommm);`
 - `sendbuf` : 送信領域の先頭番地を指定する。
 - `recvbuf` : 受信領域の先頭番地を指定する。`iroot` で指定したPEのみで書き込みがなされる。
送信領域と受信領域は、同一であってはならない。
すなわち、異なる配列を確保しなくてはならない。
 - `icount` : 整数型。送信領域のデータ要素数を指定する。
 - `idatatype` : 整数型。送信領域のデータの型を指定する。
 - (Fortran) <最小／最大値と位置>を返す演算を指定する場合は、`MPI_2INTEGER`(整数型)、`MPI_2REAL`(単精度型)、`MPI_2DOUBLE_PRECISION`(倍精度型)、を指定する。

基礎的なMPI関数—MPI_Reduce

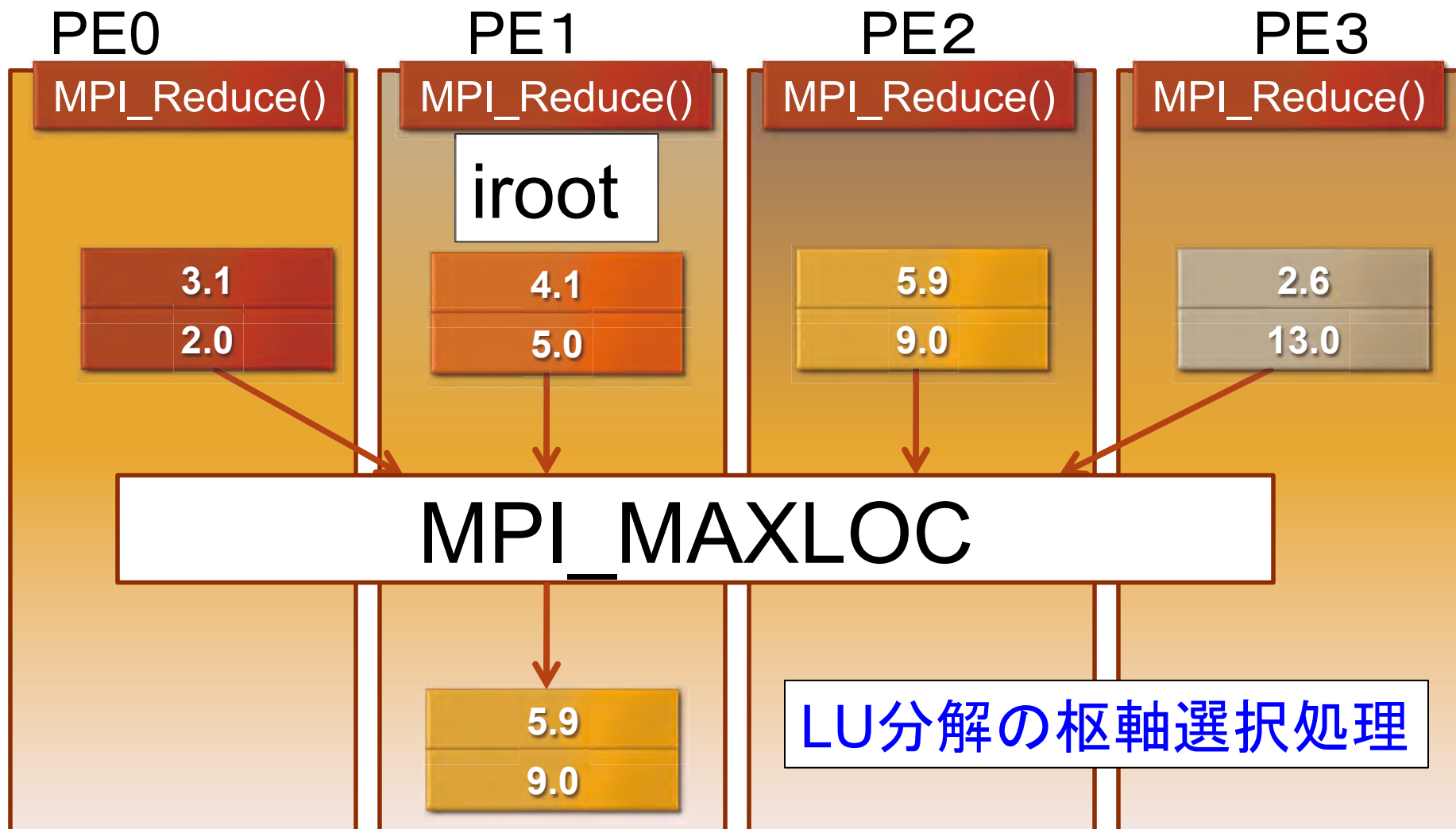
- **iop** : 整数型。演算の種類を指定する。
 - **MPI_SUM** (総和)、**MPI_PROD** (積)、**MPI_MAX** (最大)、**MPI_MIN** (最小)、**MPI_MAXLOC** (最大とその位置)、**MPI_MINLOC** (最小とその位置) など。
- **iroot** : 整数型。結果を受け取るPEのicomm 内でのランクを指定する。全てのicomm 内のPEで同じ値を指定する必要がある。
- **icomm** : 整数型。PE集団を認識する番号であるコミュニケータを指定する。
- **ierr** : 整数型。エラーコードが入る。

MPI_Reduceの概念 (集団通信)



MPI_Reduceによる2リスト処理例

(MPI_2DOUBLE_PRECISIONとMPI_MAXLOC)



基礎的なMPI関数—MPI_Allreduce

- `ierr = MPI_Allreduce(sendbuf, recvbuf, icount, idatatype, iop, icommm);`
- `sendbuf` : 送信領域の先頭番地を指定する。
- `recvbuf` : 受信領域の先頭番地を指定する。`irroot` で指定したPEのみで書き込みがなされる。
送信領域と受信領域は、同一であってはならない。
すなわち、異なる配列を確保しなくてはならない。
- `icount` : 整数型。送信領域のデータ要素数を指定する。
- `idatatype` : 整数型。送信領域のデータの型を指定する。
 - 最小値や最大値と位置を返す演算を指定する場合は、`MPI_2INT`(整数型)、`MPI_2FLOAT` (単精度型)、`MPI_2DOUBLE`(倍精度型) を指定する。

基礎的なMPI関数—MPI_Allreduce

- **iop** : 整数型。演算の種類を指定する。
 - **MPI_SUM** (総和)、**MPI_PROD** (積)、**MPI_MAX** (最大)、**MPI_MIN** (最小)、**MPI_MAXLOC** (最大と位置)、**MPI_MINLOC** (最小と位置) など。
- **icomm** : 整数型。PE集団を認識する番号である
コミュニケータを指定する。
- **ierr** : 整数型。エラーコードが入る。

MPI_Allreduceの概念 (集団通信)



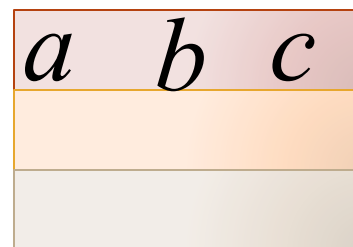
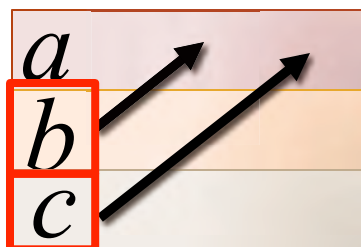
リダクション演算

- 性能について
 - リダクション演算は、1対1通信に比べ遅い
 - プログラム中で多用すべきでない！
 - `MPI_Allreduce` は `MPI_Reduce` に比べ遅い
 - `MPI_Allreduce` は、放送処理が入る。
 - なるべく、`MPI_Reduce` を使う。

行列の転置

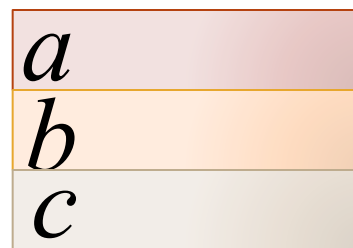
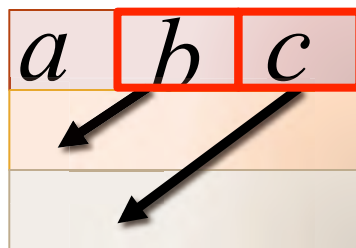
- 行列 A が (Block, *) 分散されているとする。
- 行列 A の転置行列 A^T を作るには、MPIでは次の2通りの関数を用いる

- MPI_Gather関数



集めるメッセージ
サイズが各PEで
均一のとき使う

- MPI_Scatter関数



集めるサイズが各PEで
均一でないときは:

MPI_GatherV関数
MPI_ScatterV関数

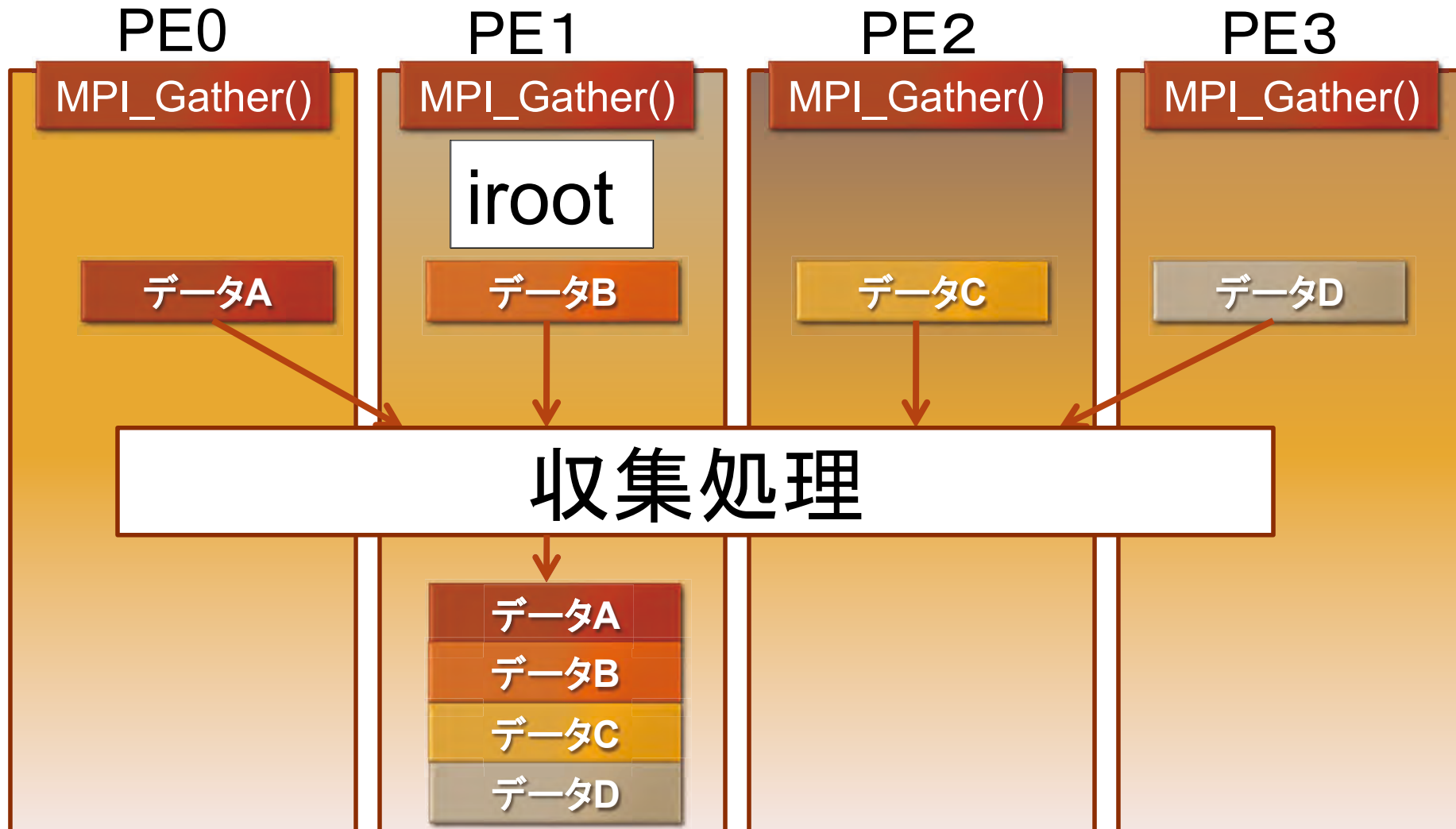
基礎的なMPI関数—MPI_Gather

- `ierr = MPI_Gather (sendbuf, isendcount, isendtype, recvbuf, irecvcount, irecvtype, iroot, ictomm);`
 - `sendbuf` : 送信領域の先頭番地を指定する。
 - `isendcount`: 整数型。送信領域のデータ要素数を指定する。
 - `isendtype` : 整数型。送信領域のデータの型を指定する。
 - `recvbuf` : 受信領域の先頭番地を指定する。`iroot` で指定したPEのみで書き込みがなされる。
 - なお原則として、送信領域と受信領域は、同一であってはならない。すなわち、異なる配列を確保しなくてはならない。
 - `irecvcount`: 整数型。受信領域のデータ要素数を指定する。
 - この要素数は、1PE当たりの送信データ数を指定すること。
 - MPI_Gather 関数では各PEで異なる数のデータを収集することはできないので、同じ値を指定すること。

基礎的なMPI関数—MPI_Gather

- **irecvttype** : 整数型。受信領域のデータ型を指定する。
- **irroot** : 整数型。収集データを受け取るPEの `icomm` 内でのランクを指定する。
 - 全ての `icomm` 内のPEで同じ値を指定する必要がある。
- **icomm** : 整数型。PE集団を認識する番号である `コミュニケータ` を指定する。
- **ierr** : 整数型。エラーコードが入る。

MPI_Gatherの概念 (集団通信)



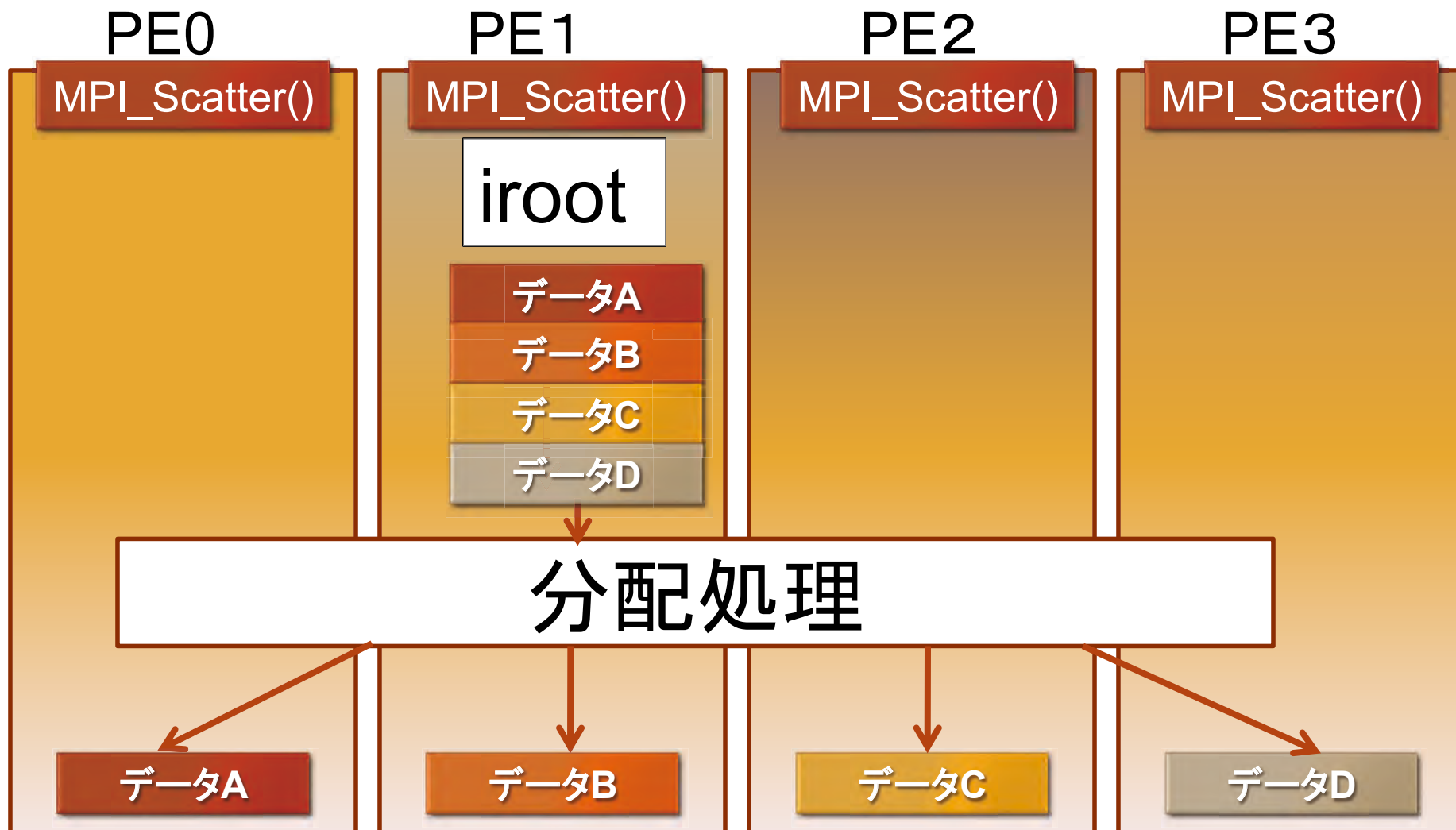
基礎的なMPI関数—MPI_Scatter

- `ierr = MPI_Scatter (sendbuf, isendcount, isendtype, recvbuf, irecvcount, irecvtype, iroot, ictomm);`
 - `sendbuf` : 送信領域の先頭番地を指定する。
 - `isendcount`: 整数型。送信領域のデータ要素数を指定する。
 - この要素数は、1PEあたりに送られる送信データ数を指定すること。
 - MPI_Scatter 関数では各PEで異なる数のデータを分散することはできないので、同じ値を指定すること。
 - `isendtype` : 整数型。送信領域のデータの型を指定する。
iroot で指定したPEのみ有効となる。
 - `recvbuf` : 受信領域の先頭番地を指定する。
 - なお原則として、送信領域と受信領域は、同一であってはならない。すなわち、異なる配列を確保しなくてはならない。
 - `irecvcount`: 整数型。受信領域のデータ要素数を指定する。

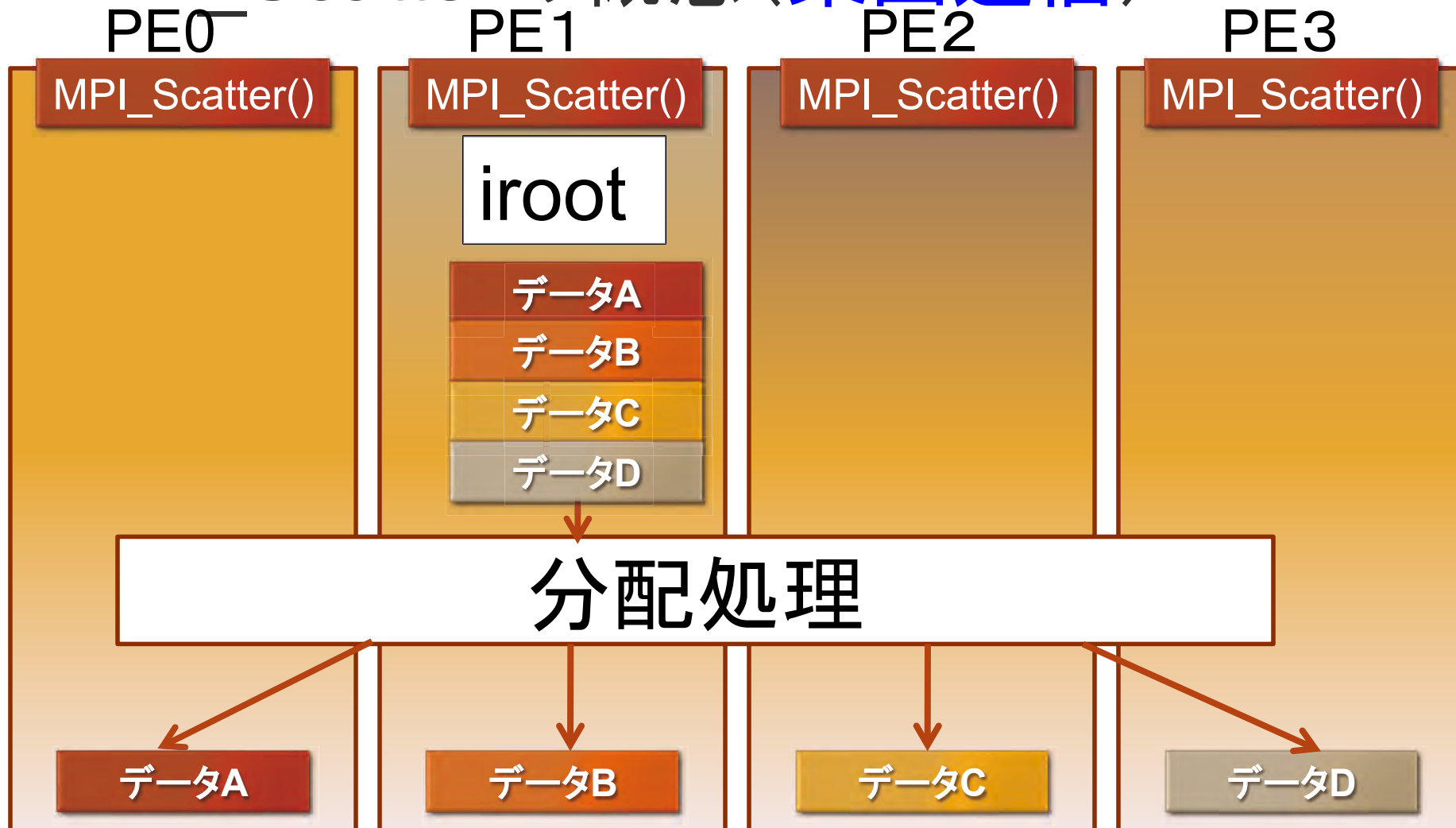
基礎的なMPI関数—MPI_Scatter

- **irecvtype** : 整数型。受信領域のデータ型を指定する。
- **irroot** : 整数型。収集データを受け取るPEの `icomm` 内でのランクを指定する。
 - 全ての `icomm` 内のPEで同じ値を指定する必要がある。
- **icomm** : 整数型。PE集団を認識する番号であるコミュニケーションを指定する。
- **ierr** : 整数型。エラーコードが入る。

MPI_Scatterの概念 (集団通信)



MPI_Scatterの概念 (集団通信)



参考文献

1. MPI並列プログラミング、P.パチェコ 著 / 秋葉 博 訳
2. 並列プログラミング虎の巻MPI版、青山幸也 著、
理化学研究所情報基盤センタ
(<http://acc.riken.jp/HPC/training/text.html>)
3. Message Passing Interface Forum
(<http://www.mpi-forum.org/>)
4. MPI-Jメーリングリスト
(<http://phase.hpcc.jp/phase/mpi-j/ml/>)
5. 並列コンピュータ工学、富田真治著、昭晃堂(1996)

MPIプログラム実習 I (演習)

東京大学情報基盤センター 准教授 塙 敏博

実習課題

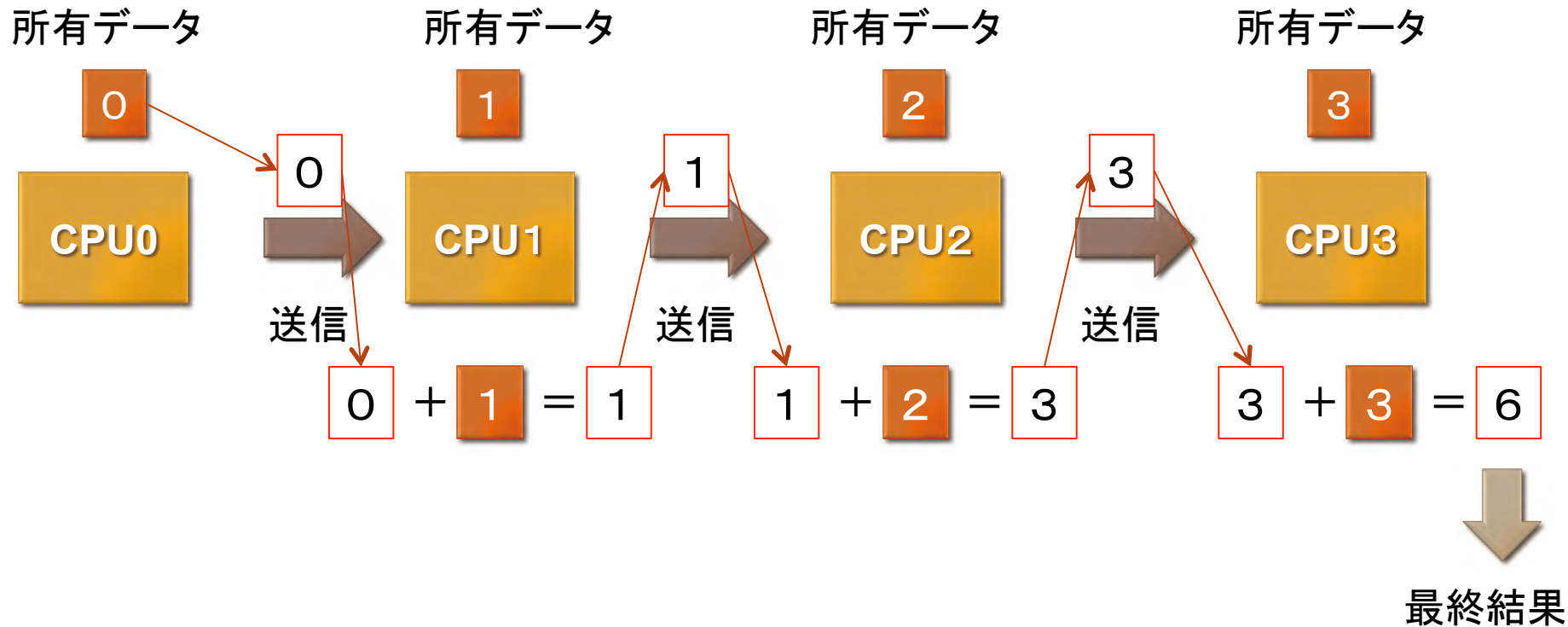
サンプルプログラムの説明

- Hello/
 - 並列版Helloプログラム
 - `hello-pure.bash`, `hello-hy16.bash` : PJMジョブスクリプトファイル
- Cpi/
 - 円周率計算プログラム
 - `cpi-pure.bash` PJMジョブスクリプトファイル
- Wa1/
 - 逐次転送方式による総和演算
 - `wa1-pure.bash` PJMジョブスクリプトファイル
- Wa2/
 - 二分木通信方式による総和演算
 - `wa2-pure.bash` PJMジョブスクリプトファイル
- Cpi_m/
 - 円周率計算プログラムに時間計測ルーチンを追加したもの
 - `cpi_m-pure.bash` PJMジョブスクリプトファイル

総和演算プログラム(逐次転送方式)

- 各プロセスが所有するデータを、全プロセスで加算し、あるプロセス1つが結果を所有する演算を考える。
- 素朴な方法(逐次転送方式)
 1. (0番でなければ)左隣のプロセスからデータを受信する;
 2. 左隣のプロセスからデータが来ていたら;
 1. 受信する;
 2. **<自分のデータ>**と**<受信データ>**を加算する;
 3. (191番でなければ)右隣のプロセスに**<2の加算した結果を>**送信する;
 4. 処理を終了する;
- 実装上の注意
 - 左隣りとは、(myid-1)のIDをもつプロセス
 - 右隣りとは、(myid+1)のIDをもつプロセス
 - myid=0のプロセスは、左隣りはないので、受信しない
 - myid=p-1のプロセスは、右隣りはないので、送信しない

逐次転送方式(バケツリレー方式)による加算



1対1通信利用例 (逐次転送方式、C言語)

```
void main(int argc, char* argv[]) {
  MPI_Status istatus;
  ....
  dsendbuf = myid;
  drecvbuf = 0.0;
  if (myid != 0) {
    ierr = MPI_Recv(&drecvbuf, 1, MPI_DOUBLE, myid-1, 0,
                  MPI_COMM_WORLD, &istatus);
  }
  dsendbuf = dsendbuf + drecvbuf;
  if (myid != nprocs-1) {
    ierr = MPI_Send(&dsendbuf, 1, MPI_DOUBLE, myid+1, 0,
                  MPI_COMM_WORLD);
  }
  if (myid == nprocs-1) printf ("Total = %4.2lf \n", dsendbuf);
  ....
}
```

受信用システム配列の確保

自分より一つ少ない
ID番号(myid-1)から、
double型データ1つを
受信しdrecvbuf変数に
代入

自分より一つ多い
ID番号(myid+1)に、
dsendbuf変数に入っ
ているdouble型データ
1つを送信

1対1通信利用例 (逐次転送方式、Fortran言語)

```
program main
integer istatus(MPI_STATUS_SIZE)
....
dsendbuf = myid
drecvbuf = 0.0
if (myid .ne. 0) then
  call MPI_RECV(drecvbuf, 1, MPI_DOUBLE_PRECISION,
&             myid-1, 0, MPI_COMM_WORLD, istatus, ierr)
endif
dsendbuf = dsendbuf + drecvbuf
if (myid .ne. numprocs-1) then
  call MPI_SEND(dsendbuf, 1, MPI_DOUBLE_PRECISION,
&             myid+1, 0, MPI_COMM_WORLD, ierr)
endif
if (myid .eq. numprocs-1) then
  print *, "Total = ", dsendbuf
endif
....
stop
end
```

受信システム配列の確保

自分より一つ少ない
ID番号(myid-1)から、
double型データ1つを
受信しdrecvbuf変数に
代入

自分より一つ多い
ID番号(myid+1)に、
dsendbuf変数に
入っているdouble型
データ1つを送信

総和演算プログラム(二分木通信方式)

- 二分木通信方式

1. $k = 1;$
2. for ($i=0; i < \log_2(\text{nprocs}); i++$)
3. if (($\text{myid} \& k$) == k)
 - ($\text{myid} - k$)番プロセスからデータを受信;
 - 自分のデータと、受信データを加算する;
 - $k = k * 2;$
4. else
 - ($\text{myid} + k$)番プロセスに、データを転送する;
 - 処理を終了する;

総和演算プログラム(二分木通信方式)

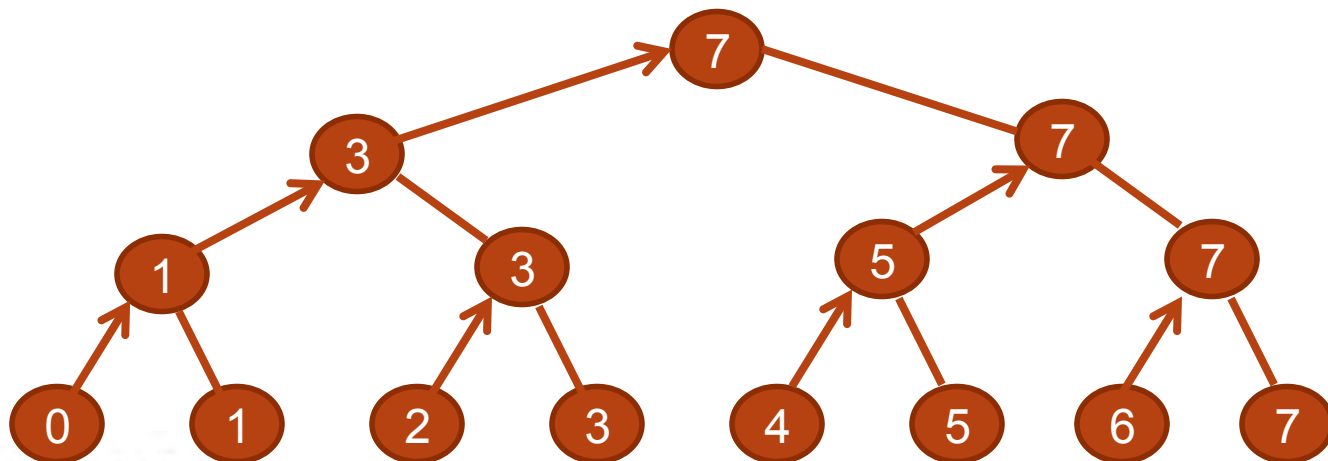
3段目 = $\log_2(8)$ 段目



2段目



1段目



総和演算プログラム(二分木通信方式)

- 実装上の工夫

- **要点:** プロセス番号の2進数表記の情報を利用する
- 第*i*段において、受信するプロセスの条件は、以下で書ける:
 $myid \& k$ が k と一致
 - ここで、 $k = 2^{(i-1)}$ 。
 - つまり、プロセス番号の2進数表記で右から*i*番目のビットが立っているプロセスが、送信することにする
- また、送信元のプロセス番号は、以下で書ける:
 $myid + k$
 - つまり、通信が成立するプロセス番号の間隔は $2^{(i-1)}$ ←二分木なので
- 送信プロセスについては、上記の逆が成り立つ。

総和演算プログラム(二分木通信方式)

- 逐次転送方式の通信回数
 - 明らかに、 $nprocs - 1$ 回
- 二分木通信方式の通信回数
 - 見積もりの前提
 - 各段で行われる通信は、完全に並列で行われる
(通信の衝突は発生しない)
 - 段数の分の通信回数となる
 - つまり、 $\log_2(nprocs)$ 回
- 両者の通信回数の比較
 - プロセッサ台数が増すと、通信回数の差(=実行時間)がとて大きくなる
 - 1024プロセス構成では、1023回 対 10回!
 - でも、必ずしも二分木通信方式がよいとは限らない(通信衝突が多発する可能性)

性能プロファイラ

- Oakleaf-FX/Oakbridge-FX
 - 基本プロファイラ
 - 詳細プロファイラ
 - 詳しくは **[FX10編]**を参照
- Reedbush-U
 - Intel VTune Amplifier
 - Webポータルから「利用の手引き」=>「チューニングガイド」

演習課題

1. 逐次転送方式のプログラムを実行
 - Wa1 のプログラム
2. 二分木通信方式のプログラムを実行
 - Wa2のプログラム
3. 時間計測プログラムを実行
 - Cpi_mのプログラム
4. プロセス数を変化させて、サンプルプログラムを実行
5. Helloプログラムを、以下のように改良
 - MPI_Sendを用いて、プロセス0からChar型のデータ“Hello World!!”を、その他のプロセスに送信する
 - その他のプロセスでは、MPI_Recvで受信して表示する

MPIプログラミング実習 II (演習)

東京大学情報基盤センター 准教授 塙 敏博

講義の流れ

1. 行列-行列とは(30分)
2. 行列-行列積のサンプルプログラムの実行
3. サンプルプログラムの説明
4. 演習課題(1):簡単なもの

行列-行列積の演習の流れ

• 演習課題(Ⅱ)

- 簡単なもの(30分程度で並列化)
- 通信関数が一切不要

• 演習課題(Ⅲ)

- ちょっと難しい(1時間以上で並列化)
- 1対1通信関数が必要
- 演習課題(Ⅱ)が早く終わってしまった方は、やってみてください。

行列-行列積とは

実装により性能向上が見込める基本演算

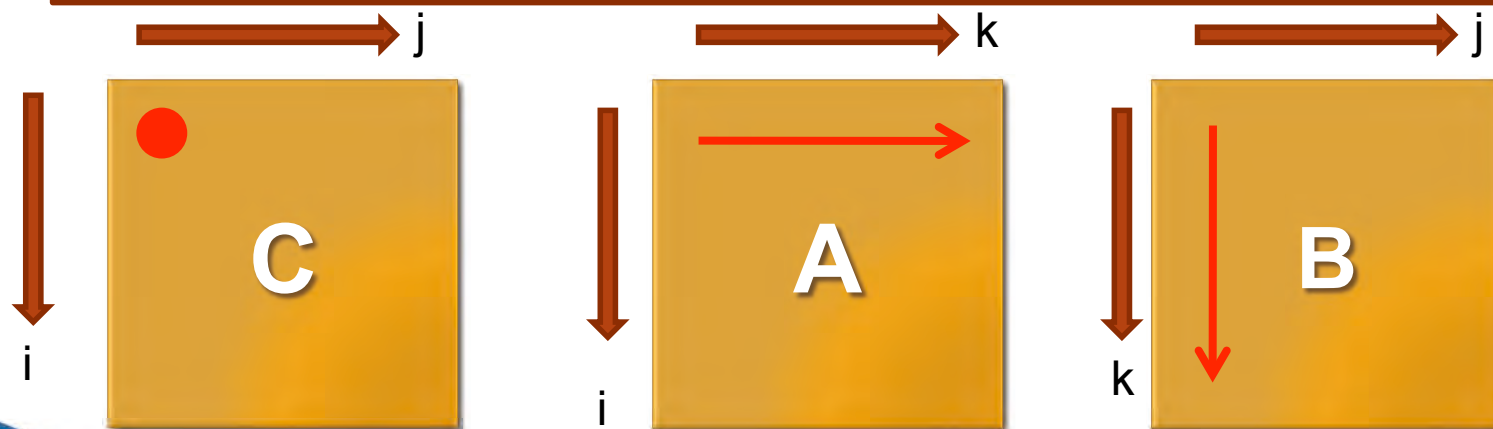
行列の積

- 行列積 $C = A \cdot B$ は、コンパイラや計算機のベンチマークに使われることが多い
 - **理由1**: 実装方式の違いで性能に大きな差がでる
 - **理由2**: 手ごろな問題である(プログラムし易い)
 - **理由3**: 科学技術計算の特徴がよく出ている
 1. 非常に長い<連続アクセス>がある
 2. キャッシュに乗り切らない<大規模なデータ>に対する演算である
 3. **メモリバンド幅を食う演算(メモリ・インテンシブ)な処理である**

行列積コード例 (C言語)

●コード例

```
for (i=0; i<n; i++)  
  for (j=0; j<n; j++)  
    for (k=0; k<n; k++)  
      C[i][j] += A[i][k] * B[k][j];
```



行列の積

• 行列積
$$c_{ij} = \sum_{k=1}^n a_{ik} b_{kj} \quad (i, j = 1, 2, \dots, n)$$

の実装法は、次の二通りが知られている:

1. ループ交換法

- 連続アクセスの方向を変える目的で、行列-行列積を実現する3重ループの順番を交換する

2. ブロック化(タイリング)法

- キャッシュにあるデータを再利用する目的で、あるまとまった行列の部分データを、何度もアクセスするように実装する

行列の積 (C言語)

- ループ交換法
 - 行列積のコードは、以下のような3重ループになる

```
for(i=0; i<n; i++) {  
    for(j=0; j<n; j++) {  
        for(k=0; k<n; k++) {  
            c[i][j] = c[i][j] + a[i][k] * b[k][j];  
        }  
    }  
}
```

- 最内部の演算は、外側の3ループを交換しても、計算結果が変わらない
 - 6通りの実現の方法がある

行列の積 (Fortran言語)

- ループ交換法
 - 行列積のコードは、以下のような3重ループになる

```
do i=1, n
  do j=1, n
    do k=1, n
      c(i, j) = c(i, j) + a(i, k) * b(k, j)
    enddo
  enddo
enddo
```

- 最内部の演算は、外側の3ループを交換しても、計算結果が変わらない
→ 6通りの実現の方法がある

行列の積

- 行列データへのアクセスパターンから、以下の3種類に分類できる
 1. **内積形式 (inner-product form)**
最内ループのアクセスパターンが
＜ベクトルの内積＞と同等
 2. **外積形式 (outer-product form)**
最内ループのアクセスパターンが
＜ベクトルの外積＞と同等
 3. **中間積形式 (middle-product form)**
内積と外積の中間

行列の積 (C言語)

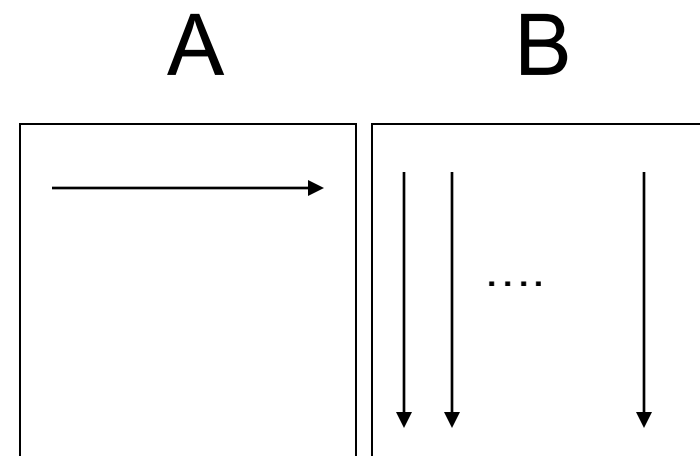
- 内積形式 (inner-product form)
 - ijk, jikループによる実現

```

for (i=0; i<n; i++) {
  for (j=0; j<n; j++) {
    dc = 0.0;
    for (k=0; k<n; k++){
      dc = dc + A[ i ][ k ] * B[ k ][ j ];
    }
    C[ i ][ j ]= dc;
  }
}

```

※以降、最外のループからの変数の順番で実装法を呼ぶ。たとえば上記のコードは<ijkループ>。



- 行方向と列方向のアクセスあり
→ 行方向・列方向格納言語の
両方で性能低下要因
解決法:
A, Bどちらか一方を転置しておく

行列の積 (Fortran言語)

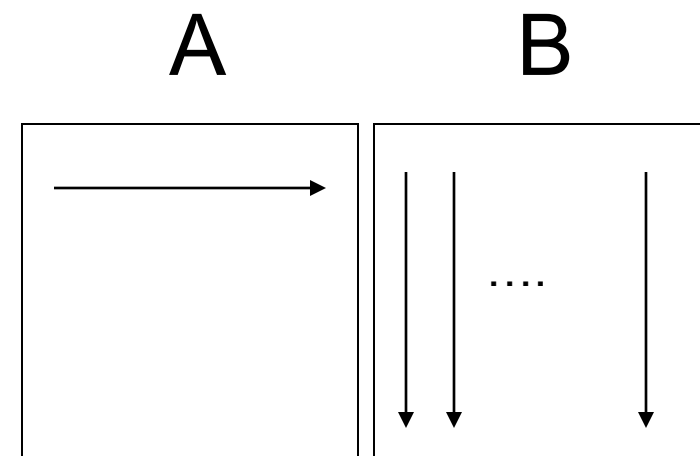
- 内積形式 (inner-product form)
 - ijk, jikループによる実現

```

do i=1, n
  do j=1, n
    dc = 0.0d0
    do k=1, n
      dc = dc + A( i , k ) * B( k , j )
    enddo
    C( i , j ) = dc
  enddo
enddo

```

※以降、最外のループからの変数の順番で実装法を呼ぶ。たとえば上記のコードは<ijkループ>。



- 行方向と列方向のアクセスあり
→ 行方向・列方向格納言語の
両方で性能低下要因
解決法:
A, Bどちらか一方を転置しておく

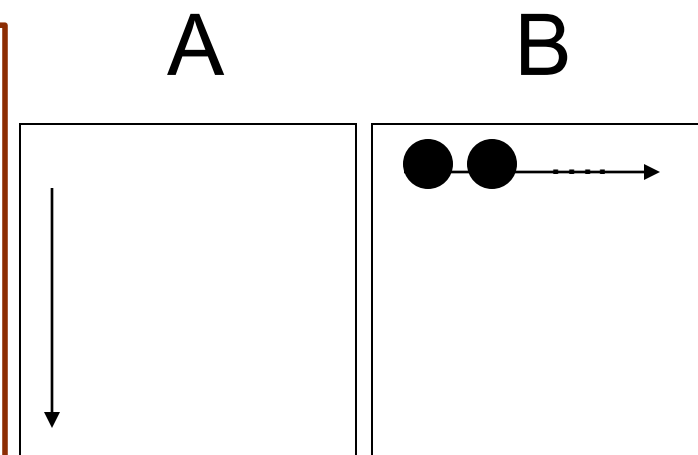
行列の積 (C言語)

- 外積形式 (outer-product form)
 - kij, kjiループによる実現

```

• for (i=0; i<n; i++) {
  for (j=0; j<n; j++) {
    C[i][j] = 0.0;
  }
}
for (k=0; k<n; k++) {
  for (j=0; j<n; j++) {
    db = B[k][j];
    for (i=0; i<n; i++) {
      C[i][j] = C[i][j] + A[i][k] * db;
    }
  }
}

```



- kjiループでは
列方向アクセスがメイン
→ 列方向格納言語向き
(Fortran言語)

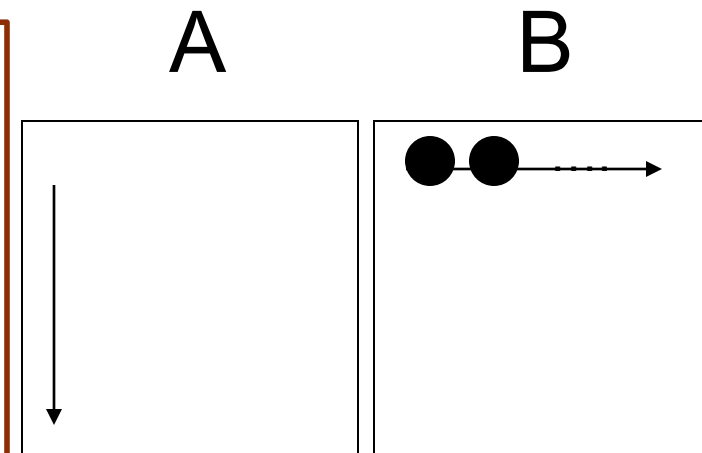
行列の積 (Fortran言語)

- 外積形式 (outer-product form)
 - kij, kjiループによる実現

```

• do i=1, n
  do j=1, n
    C(i, j) = 0.0d0
  enddo
enddo
do k=1, n
  do j=1, n
    db = B(k, j)
    do i=1, n
      C(i, j) = C(i, j) + A(i, k) * db
    enddo
  enddo
enddo

```



- kjiループでは
列方向アクセスがメイン
→ 列方向格納言語向き
(Fortran言語)

行列の積 (C言語)

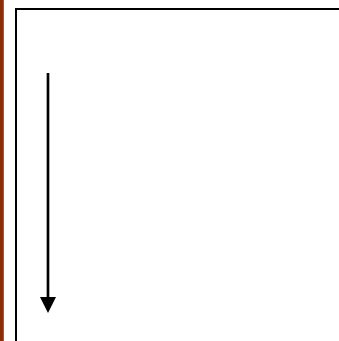
- 中間積形式 (middle-product form)
 - ikj, jkiループによる実現

```

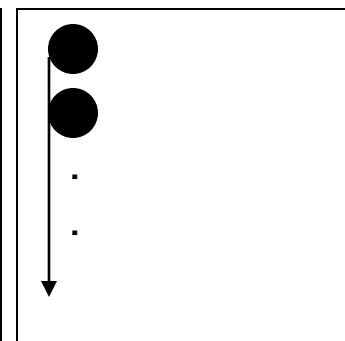
• for (j=0; j<n; j++) {
  for (i=0; i<n; i++) {
    C[i][j] = 0.0;
  }
  for (k=0; k<n; k++) {
    db = B[k][j];
    for (i=0; i<n; i++) {
      C[i][j] = C[i][j] + A[i][k] * db;
    }
  }
}

```

A



B



- jkiループでは
 全て列方向アクセス
 →列方向格納言語に
 最も向いている
 (Fortran言語)

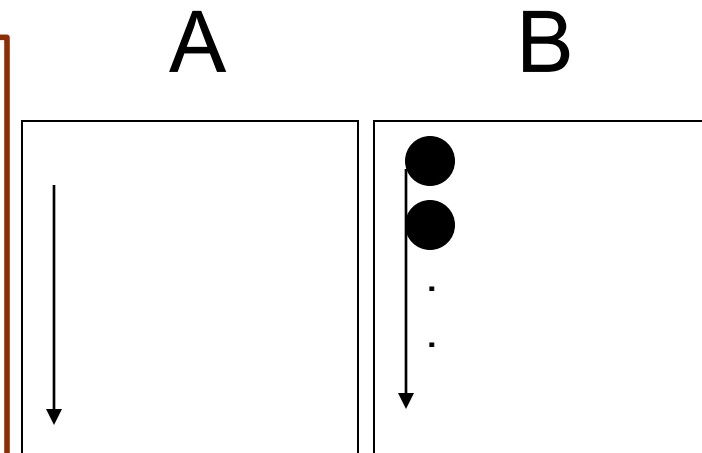
行列の積 (Fortran言語)

- 中間積形式 (middle-product form)
 - ikj, jkiループによる実現

```

• do j=1, n
  do i=1, n
    C(i, j) = 0.0d0
  enddo
  do k=1, n
    db = B(k, j)
    do i=1, n
      C(i, j) = C(i, j) + A(i, k) * db
    enddo
  enddo
enddo

```

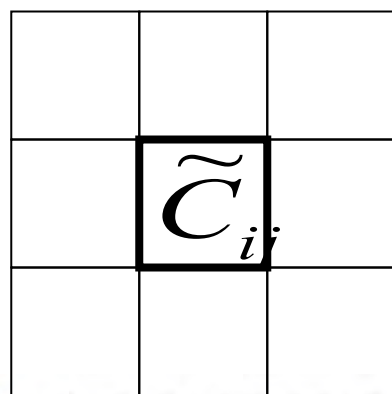
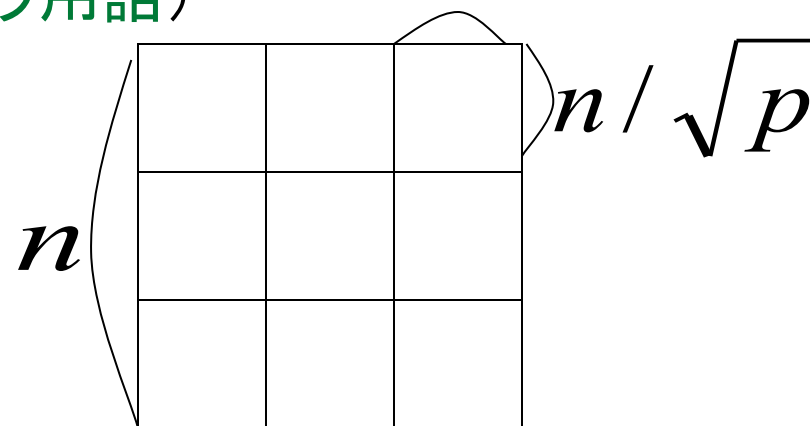


- jkiループでは
 全て列方向アクセス
 →列方向格納言語に
 最も向いている
 (Fortran言語)

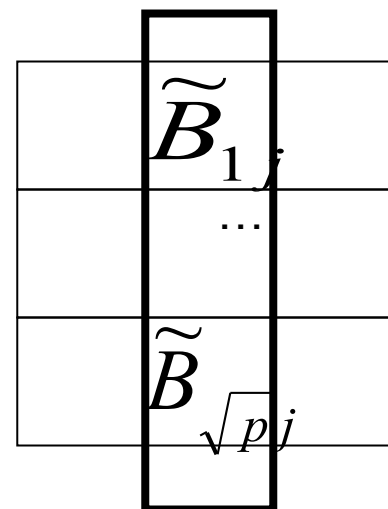
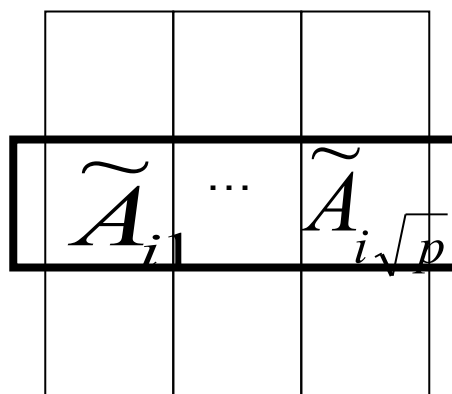
行列の積

- 小行列ごとの計算に分けて(配列を用意し)計算 n / \sqrt{p}
(ブロック化、タイリング: コンパイラ用語)
- 以下の計算

$$\tilde{C}_{ij} = \sum_{k=1}^{\sqrt{n}} \tilde{A}_{ik} \tilde{B}_{kj}$$



=



行列の積

- 各小行列をキャッシュに収まるサイズにする。
 1. ブロック単位で高速な演算が行える
 2. 並列アルゴリズムの変種が構築できる
- 並列行列積アルゴリズムは、データ通信の形態から、以下の2種に分類可能:
 1. **セミ・シストリック方式**
 - 行列A、Bの小行列の一部をデータ移動
(Cannonのアルゴリズム)
 2. **フル・シストリック方式**
 - 行列A、Bの小行列のすべてをデータ移動
(Foxのアルゴリズム)

サンプルプログラムの実行 (行列-行列積)

実行の方法は...

- **FX10編**、**Reedbush編**を参照してください。

サンプルプログラムの説明

- `#define N 1000`
の、数字を変更すると、行列サイズが変更
できます
- `#define DEBUG 0`
の「0」を「1」にすると、行列-行列積の演算結
果が検証できます。
- `MyMatMat`関数の仕様
 - `Double`型 $N \times N$ 行列AとBの行列積をおこない、`Do
uble`型 $N \times N$ 行列Cにその結果が入ります

Fortran言語のサンプルプログラムの注意

- 行列サイズNの宣言は、以下のファイルにあります。

`mat-mat.inc`

- 行列サイズ変数が、NNとなっています。

`integer NN`

`parameter (NN=1000)`

演習課題(1)

- **MyMatMat**関数を並列化してください。
 - `#define N` フラットMPIの並列数
 - `#define DEBUG 1`
として、デバッグをしてください。
- 行列A、B、Cは、各PEで重複して、かつ全部($N \times N$)所有してよいです。

演習課題(1)

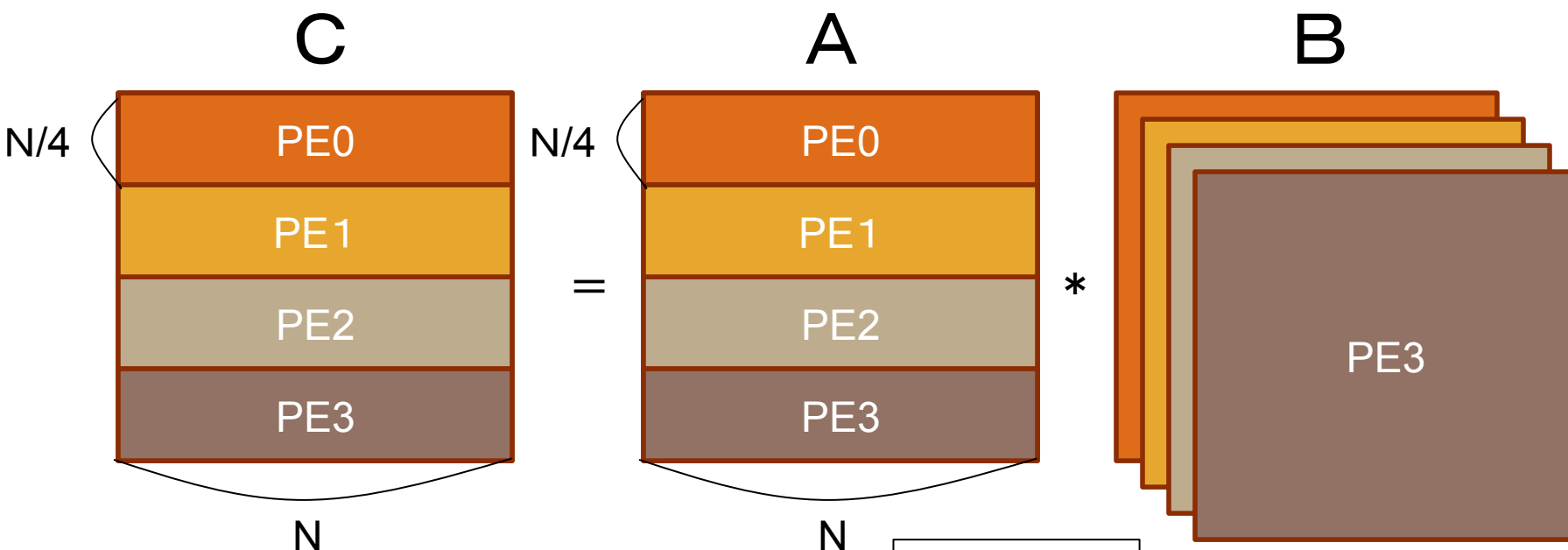
- サンプルプログラムでは、行列A、Bの要素を全部1として、行列-行列積の結果をもつ行列Cの全要素がNであるか調べ、結果検証しています。デバックに活用してください。
- 行列Cの分散方式により、

演算結果チェックルーチンの並列化が必要

になります。注意してください。

並列化のヒント

- 以下のようなデータ分割にすると、とても簡単です。



- 通信関数は一切不要です。
- 行列-ベクトル積の演習と同じ方法で並列化できます。

全PEで重複して
全要素を所有

演習環境は
異なります

MPI並列化の大前提(再確認)

• SPMD

- 対象のメインプログラム(mat-mat)は、
 - **すべてのPEで、かつ、**
 - **同時に起動された状態**から処理が始まる。

• 分散メモリ型並列計算機

- 各PEは、完全に独立したメモリを持っている。**(共有メモリではない)**

MPI並列化の大前提(再確認)

- 各PEでは、**<同じプログラムが同時に起動>**されて開始されます。

mpirun mat-mat

PE0

mat-mat

PE1

mat-mat

PE2

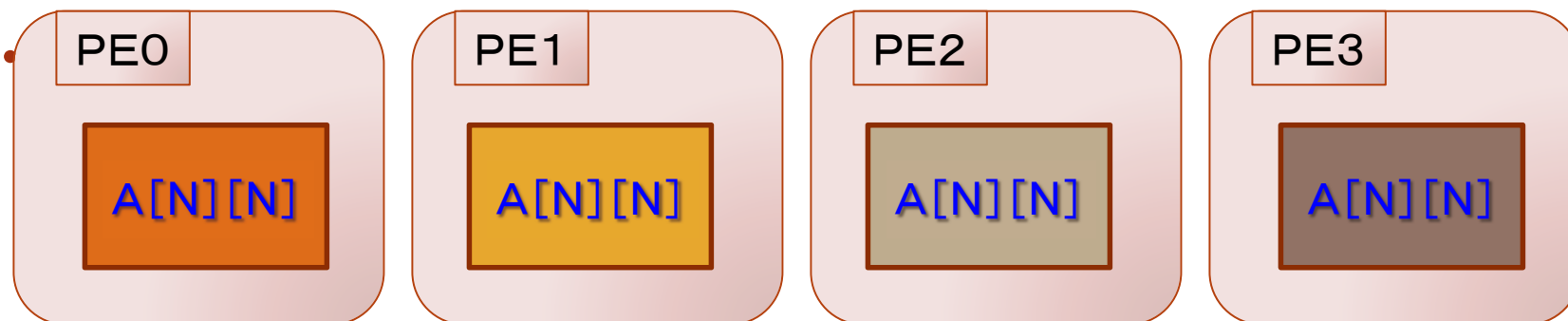
mat-mat

PE3

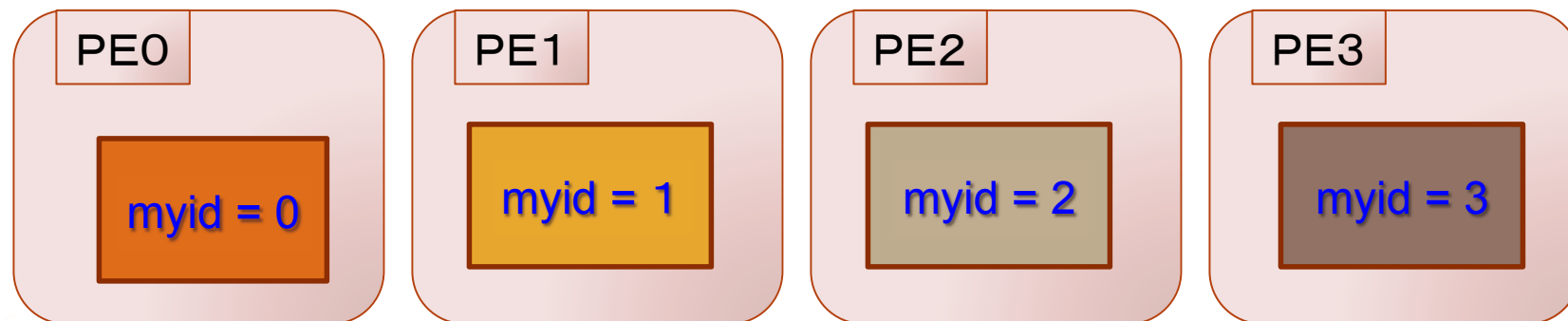
mat-mat

MPI並列化の大前提(再確認)

- 各PEでは、**<別配列が個別に確保>**されます。

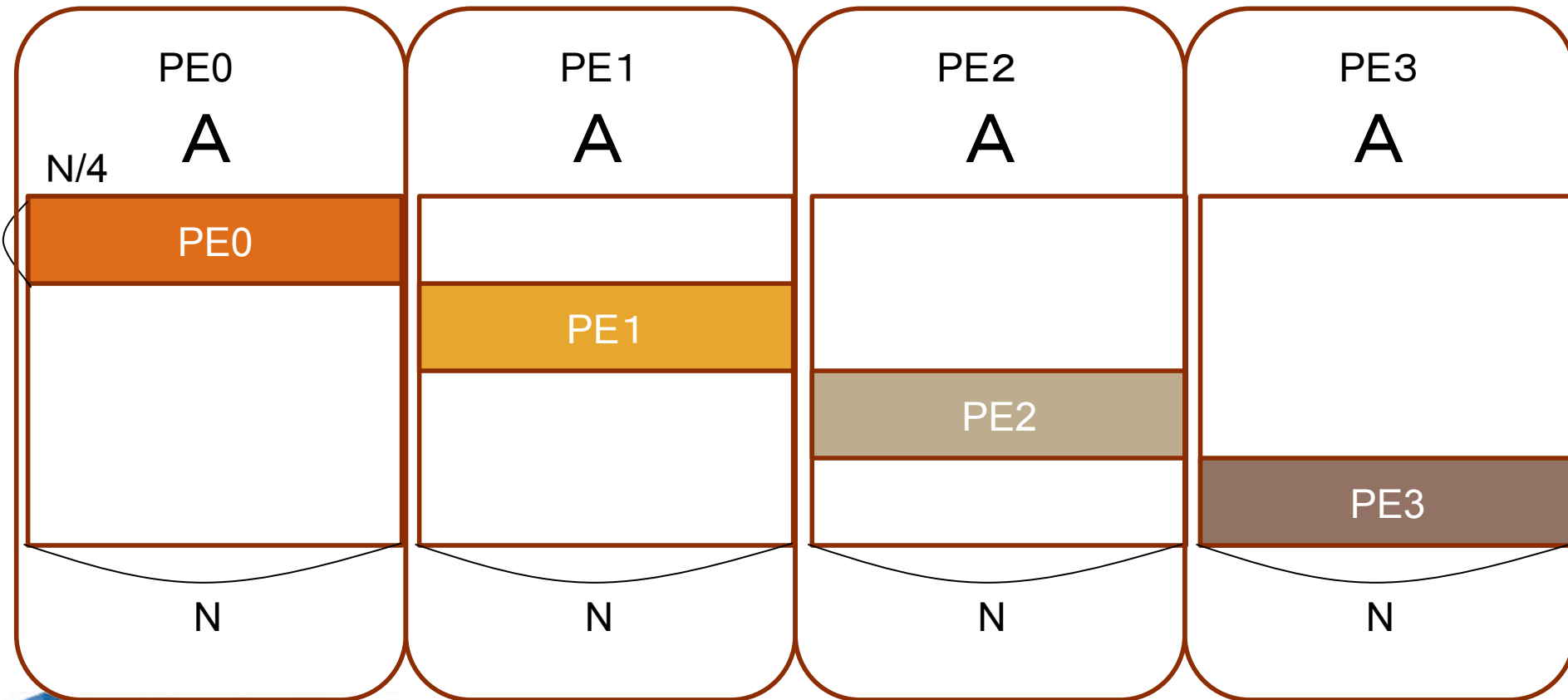


- `myid`変数は、`MPI_Init()`関数(もしくは、サブルーチン)が呼ばれた段階で、**<各PE固有の値>**になっています。



各PEでの配列の確保状況

- 実際は、以下のように配列が確保されていて、部分的に使うだけになります

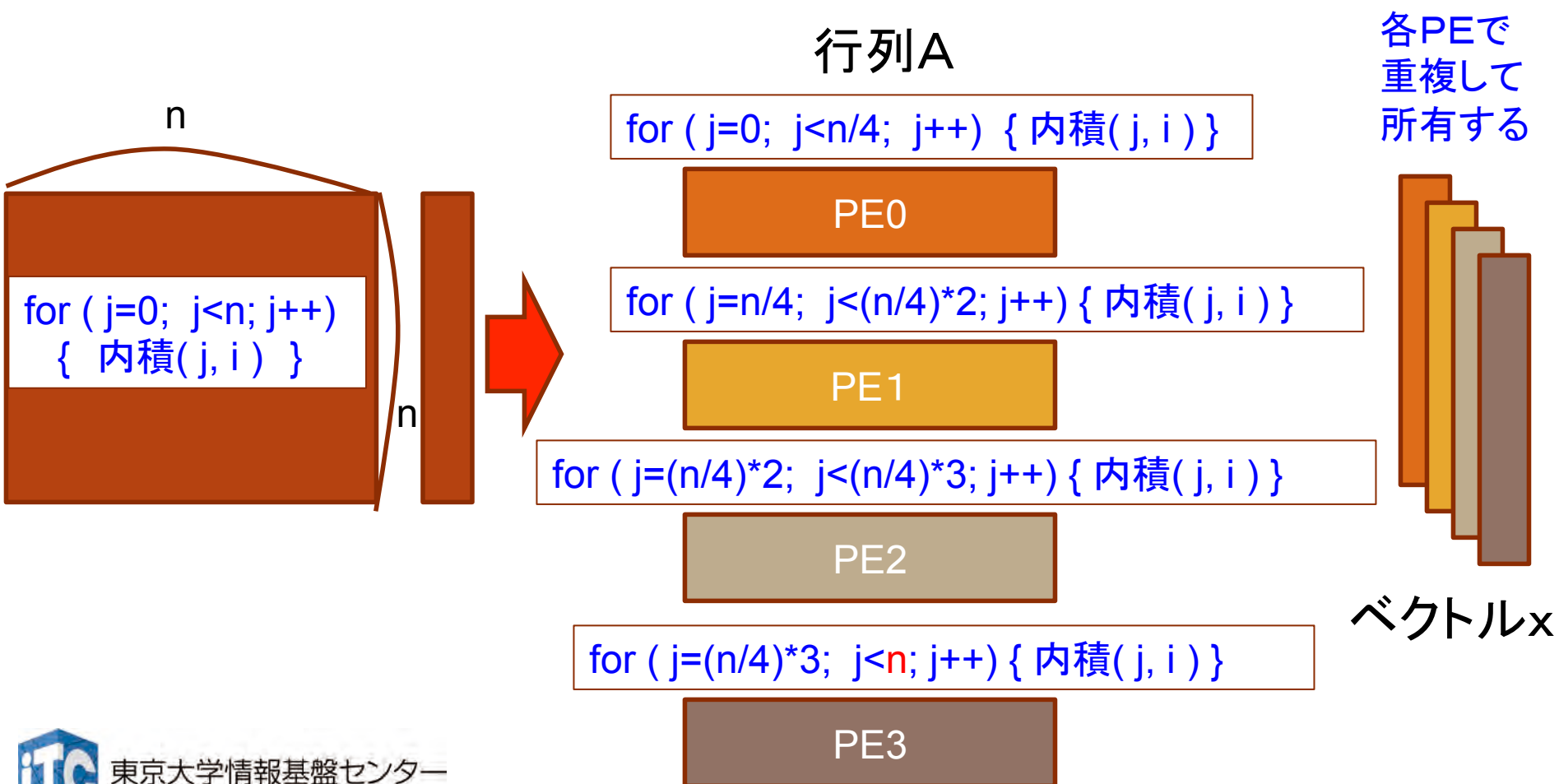


本実習プログラムのTIPS

- **myid, numprocs は大域変数です**
 - myid (=自分のID)、および、numprocs(=世の中のPE台数)の変数は大域変数です。**MyMatVec関数内で、引数設定や宣言なしに、参照できます。**
- **myid, numprocs の変数を使う必要があります**
 - MyMatMat関数を並列化するには、myid、および、numprocs変数を利用しないと、並列化ができません。

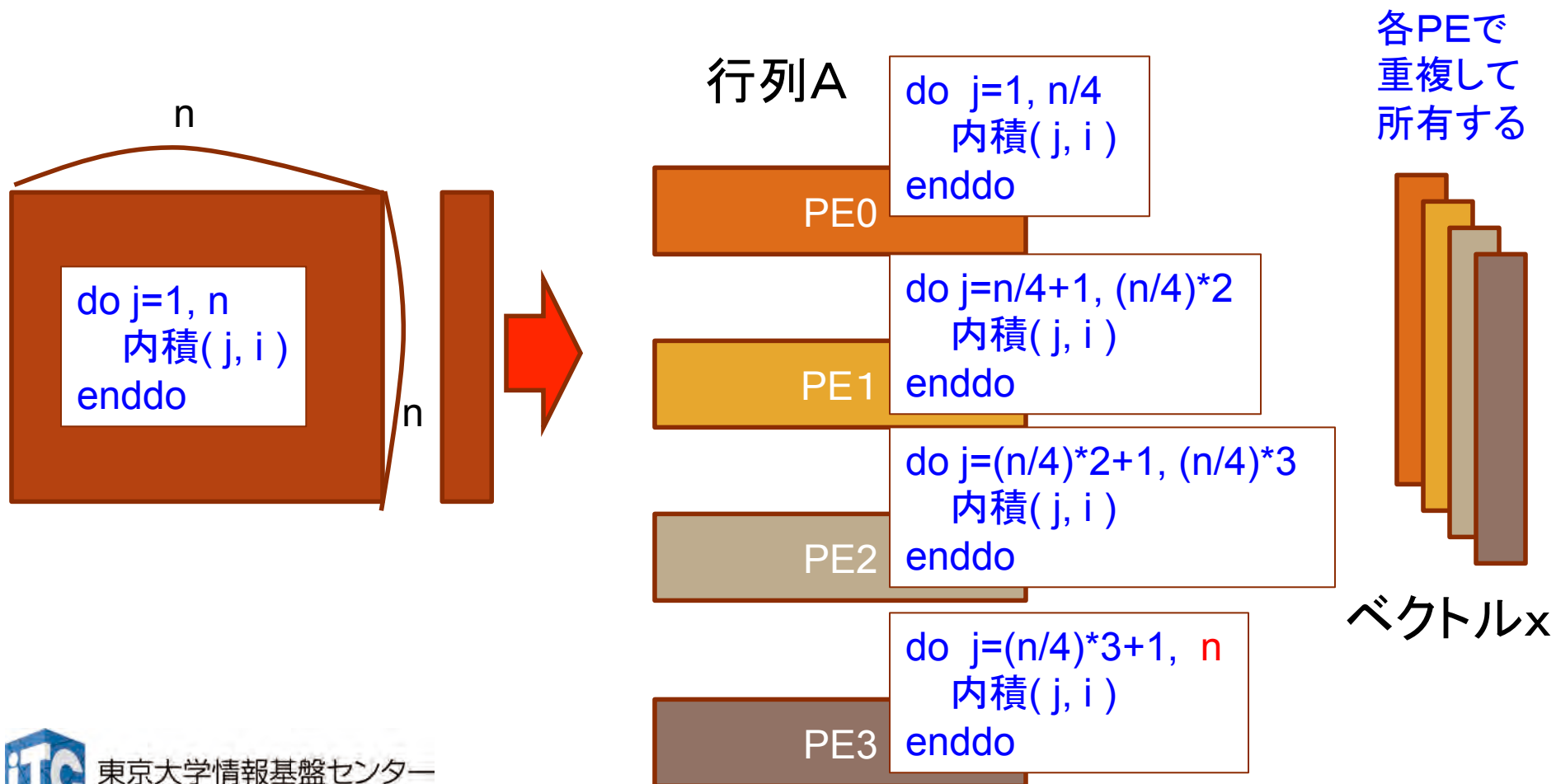
並列化の考え方(行列-ベクトル積の場合、C言語)

• SIMDアルゴリズムの考え方(4PEの場合)



並列化の考え方(行列-ベクトル積の場合Fortran言語)

• SIMDアルゴリズムの考え方(4PEの場合)



並列化の方針(C言語)

1. 全PEで行列Aを $N \times N$ の大きさ、ベクトル x 、 y を N の大きさ、確保してよいとする。
2. 各PEは、担当の範囲のみ計算するように、ループの開始値と終了値を変更する。

- ブロック分散方式では、以下になる。
(n が `numprocs` で割り切れる場合)

```
ib = n / numprocs;  
for ( j=myid*ib; j<(myid+1)*ib; j++) { ... }
```

3. (2の並列化が完全に終了したら)各PEで担当のデータ部分しか行列を確保しないように変更する。
- 上記のループは、以下のようになる。

```
for ( j=0; j<ib; j++) { ... }
```

並列化の方針 (Fortran言語)

1. 全PEで行列Aを $N \times N$ の大きさ、ベクトル x 、 y を N の大きさ、確保してよいとする。
2. 各PEは、担当の範囲のみ計算するように、ループの開始値と終了値を変更する。

- ブロック分散方式では、以下になる。
(n が `numprocs` で割り切れる場合)

```
ib = n / numprocs
```

```
do j=myid*ib+1, (myid+1)*ib .... enddo
```

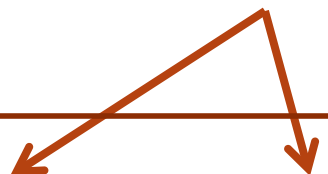
3. (2の並列化が完全に終了したら)各PEで担当のデータ部分しか行列を確保しないように変更する。
- 上記のループは、以下のようになる。

```
do j=1, ib .... enddo
```


実装上の注意

- ループ変数をグローバル変数にすると、性能が出ません。必ずローカル変数か、定数(2 など)にしてください。

ローカル変数にすること



```
• for (i=i_start; i<i_end; i++) {  
    ...  
    ...  
}
```

MPIプログラミング実習(Ⅲ) (演習)

実習(Ⅱ)が早く終わってしまった方のための演習です

講義の流れ

1. 行列-行列積(2)のサンプルプログラムの実行
2. サンプルプログラムの説明
3. 演習課題(2):ちょっと難しい完全分散版
4. 並列化のヒント

サンプルプログラムの実行 (行列-行列積(2))

実行の方法は...

- **FX10編**、**Reedbush編**を参照してください。

サンプルプログラムの説明

- `#define N 384`
 - 数字を変更すると、行列サイズが変更できます
- `#define DEBUG 1`
 - 「0」を「1」にすると、行列-行列積の演算結果が検証できます。
- **MyMatMat関数の仕様**
 - Double型の行列A((N/NPROCS)×N行列)とB(N×(N/NPROCS)行列)の行列積をおこない、Double型の(N/NPROCS)×N行列Cに、その結果が入ります。

Fortran言語のサンプルプログラムの注意

- 行列サイズNの宣言は、以下のファイルにあります。

`mat-mat-d.inc`

- 行列サイズ変数が、NNとなっています。

`integer NN`

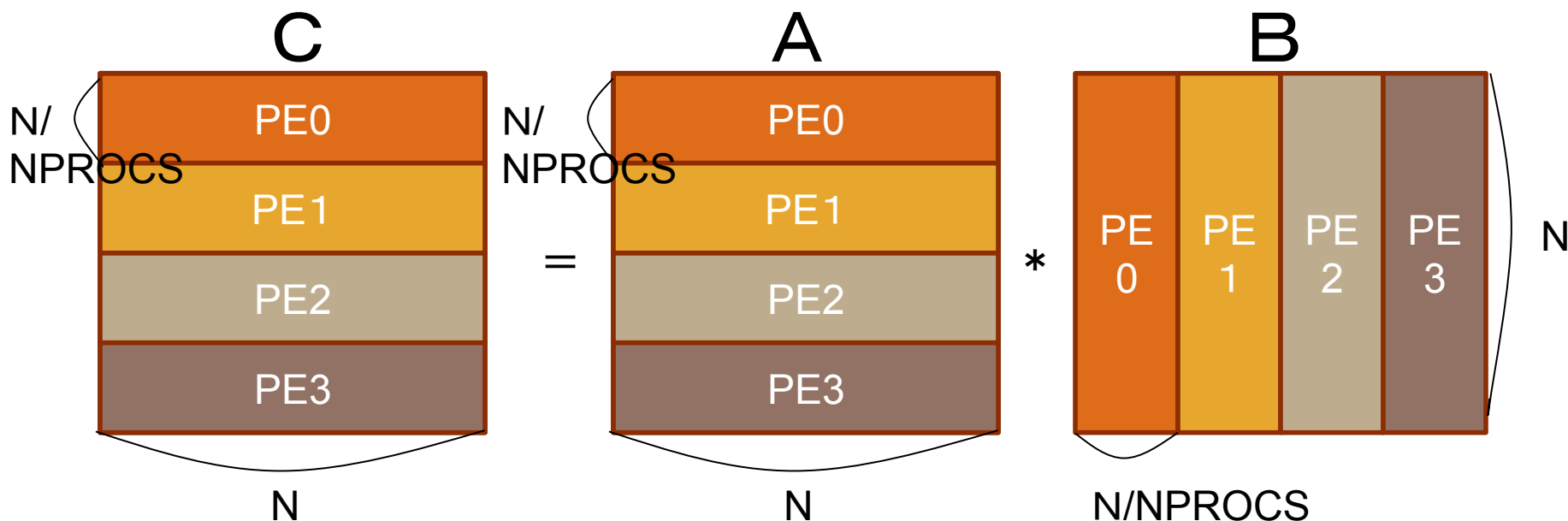
`parameter (NN=384)`

演習課題(2)

- **MyMatMat**関数(手続き)を並列化してください。
 - デバック時は
`#define N` フラットMPIプロセス数の倍数
としてください。
- 行列A、B、Cの初期配置(データ分散)を、
十分に考慮してください。

行列A、B、Cの初期配置

- 行列A、B、Cの配置は以下のようになっています。
(ただし以下は4PEの場合で、実習環境は異なります。)

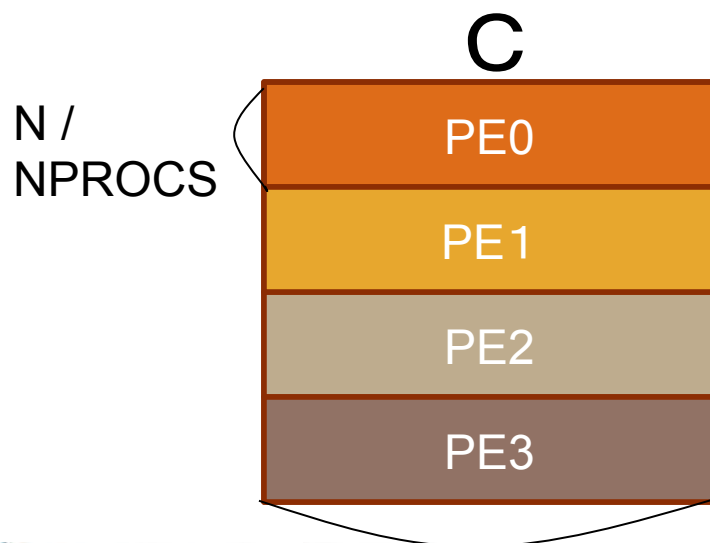
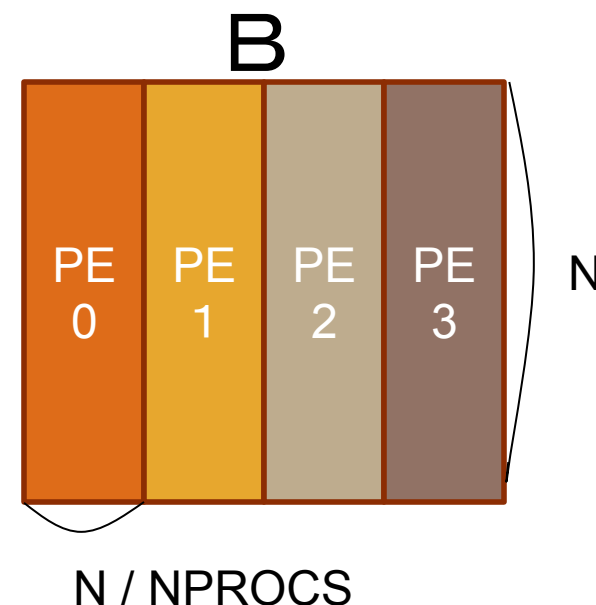
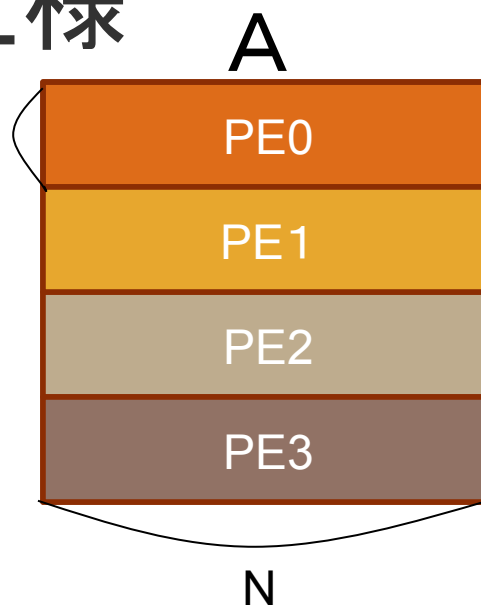


- 1対1通信関数が必要です。
- 行列A、B、Cの配列のほかに、受信用バッファの配列が必要です。

入力と出力仕様

N /
NPROCS

入力:

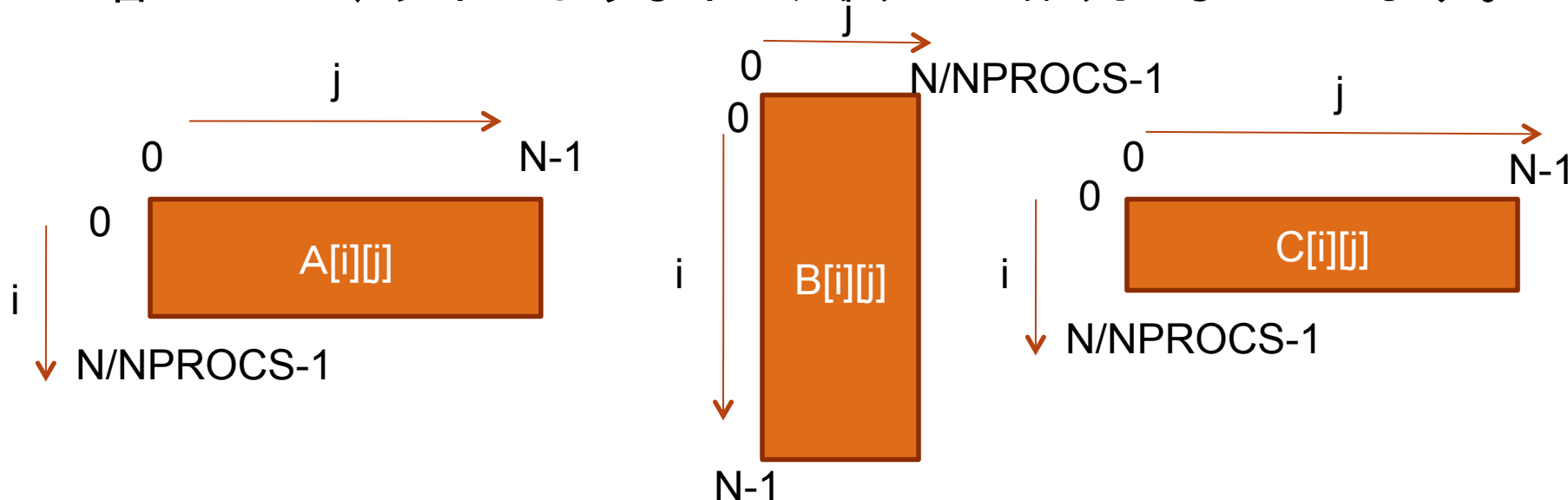


:出力

- この例は4PEの場合ですが、実習環境は異なります。

並列化の注意(C言語)

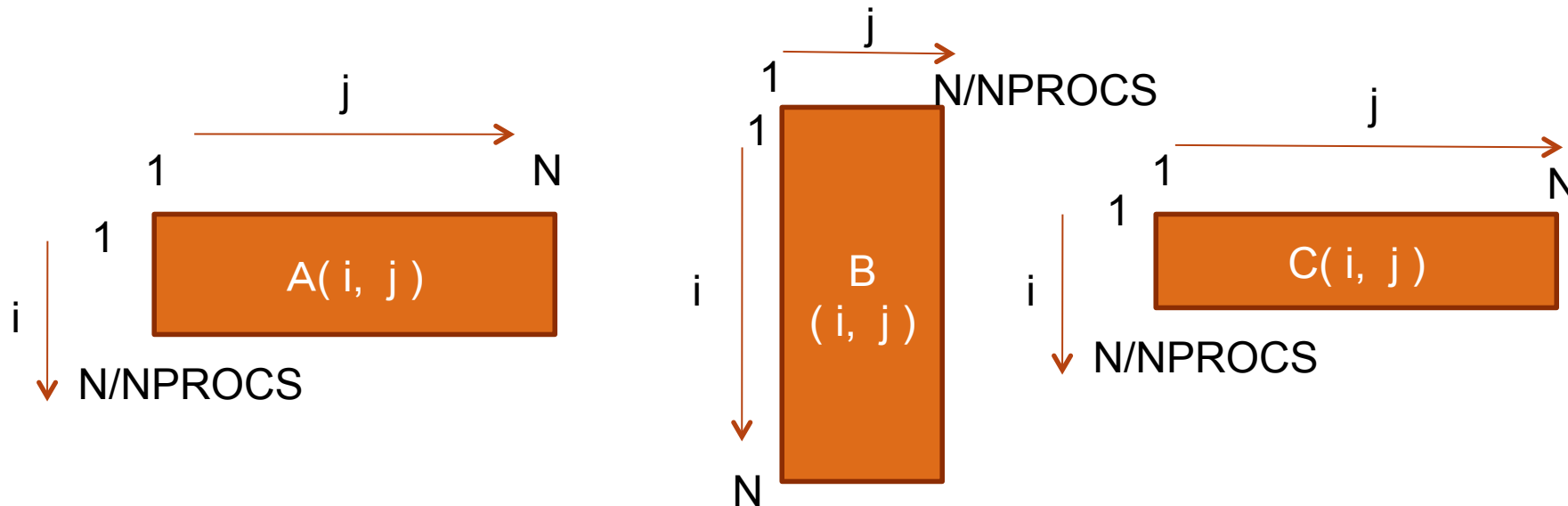
- 各配列は、完全に分散されています。
- 各PEでは、以下のようなインデックスの配列となっています。



- 各PEで行う、ローカルな行列-行列積演算時のインデックス指定に注意してください。

並列化の注意 (Fortran言語)

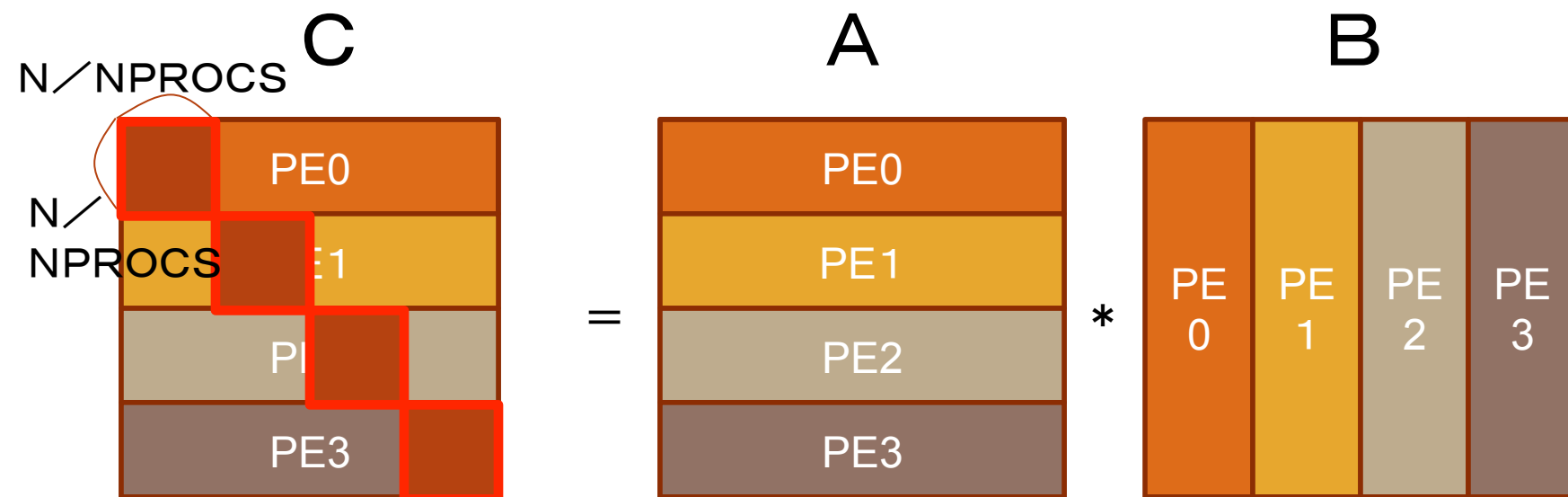
- 各配列は、完全に分散されています。
- 各PEでは、以下のようなインデックスの配列となっています。



- 各PEで行う、ローカルな行列-行列積演算時のインデックス指定に注意してください。

並列化のヒント

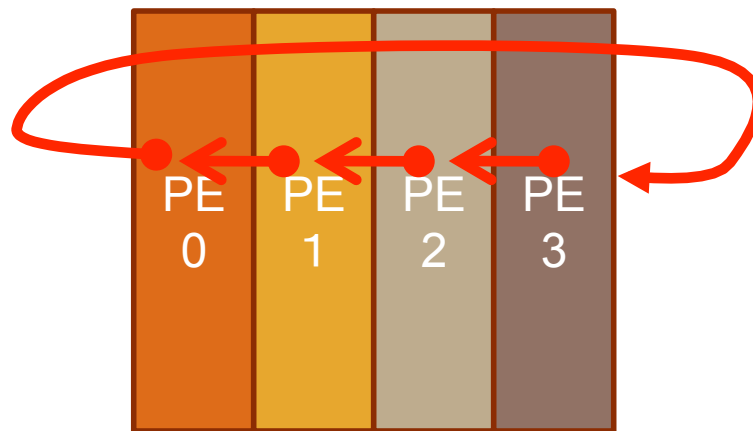
- 行列積を計算するには、各PEで**完全な行列Bのデータがない**ので、行列Bのデータについて通信が必要です。
- たとえば、以下のように計算する方法があります。
- **ステップ1**



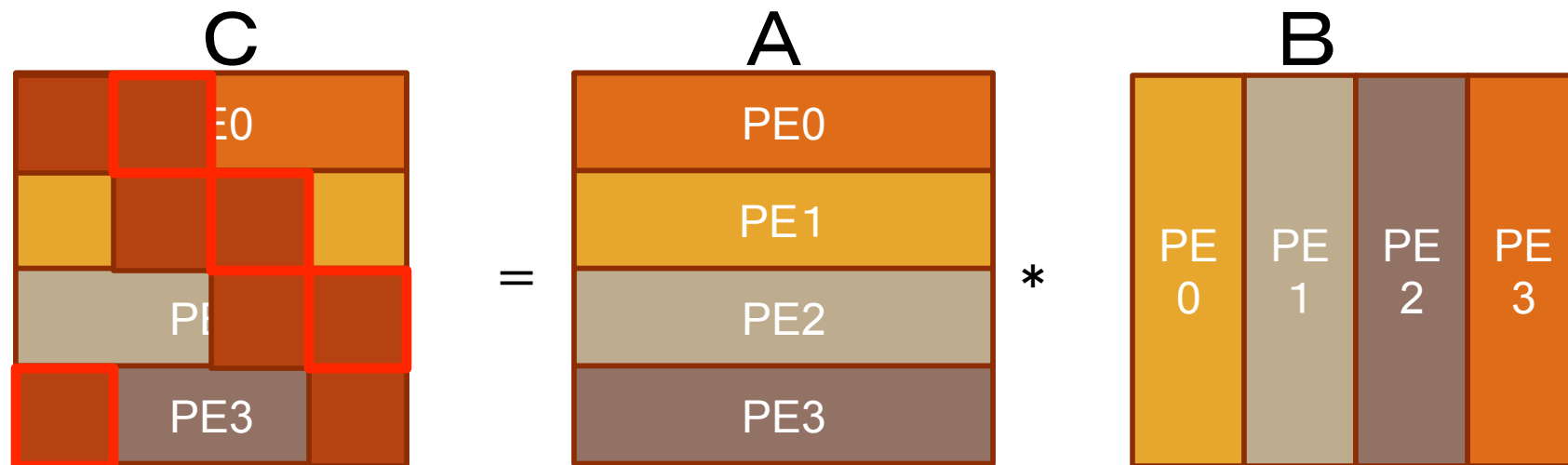
ローカルなデータを使って得られた
行列-行列積結果

並列化のヒント B

ステップ2



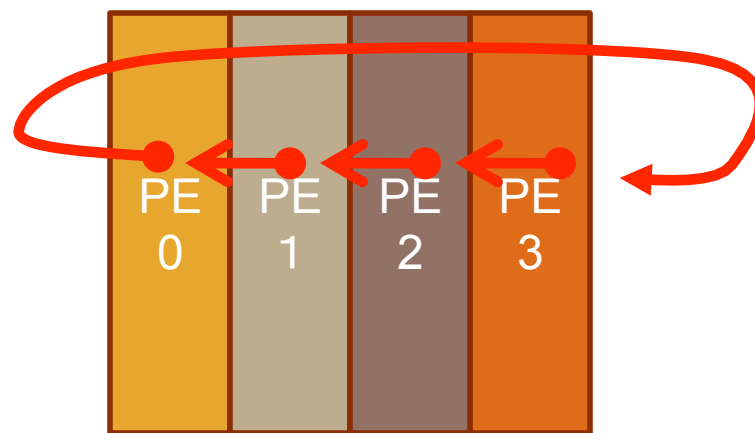
自分の持っているデータを
ひとつ左隣りに転送する
(PE0は、PE3に送る)
【循環左シフト転送】



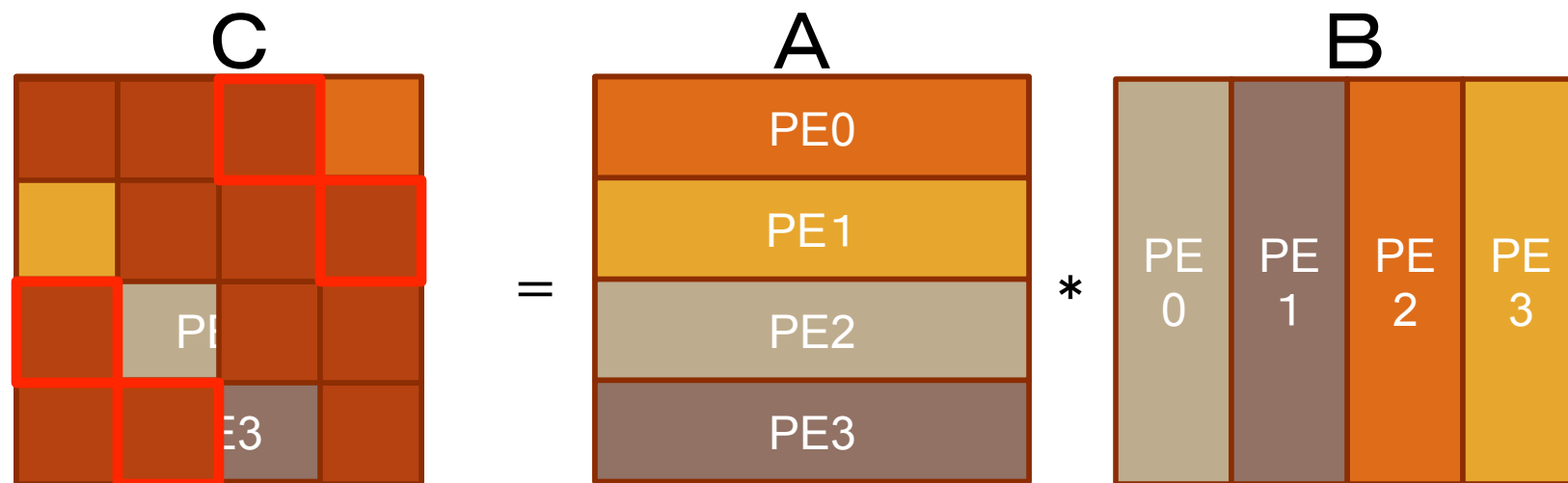
ローカルなデータを使って得られた
行列-行列積結果

並列化のヒント B

ステップ3




自分の持っているデータを
ひとつ左隣りに転送する
(PE0は、PE3に送る)
【循環左シフト転送】



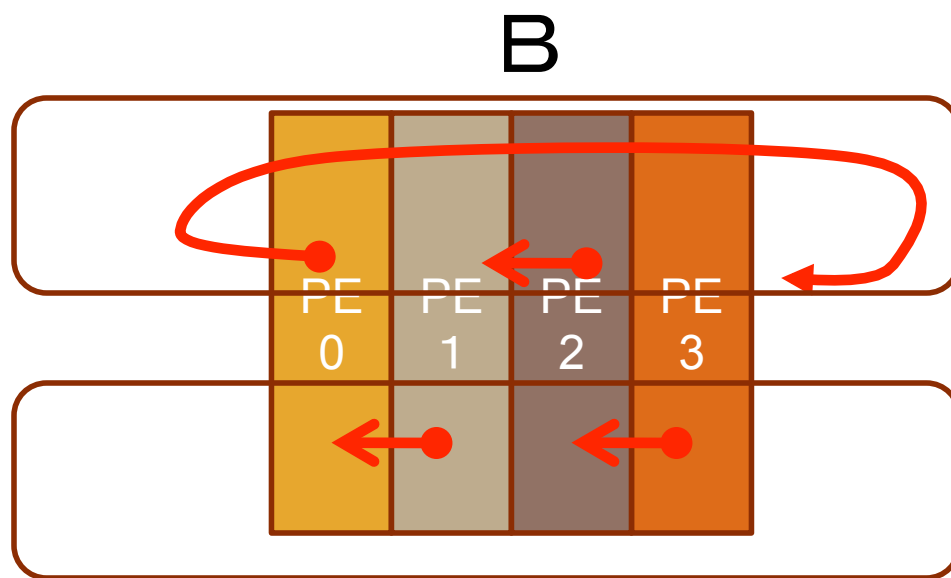
ローカルなデータを使って得られた
行列-行列積結果

並列化の注意

- 循環左シフト転送を実装する際、全員がMPI_Sendを先に発行すると、その場所で処理が止まる。
(正確には、動いたり、動かなかったり、する)
 - MPI_Sendの処理中で、場合により、バッファ領域がなくなる。
 - バッファ領域が空くまで待つ(スピンウェイトする)。
 - しかし、バッファ領域不足から、永遠に空かない。
 - これを回避するため、以下の実装を行う。
 - PE番号が2で割り切れるPE:
 - MPI_Send();
 - MPI_Recv();
 - それ以外のPE:
 - MPI_Recv();
 - MPI_Send();
- それぞれに対応
- 

デットロック回避の通信パターン

- 以下の2ステップで、循環左シフト通信をする



ステップ1:
2で割り切れるPEが
データを送る

ステップ2:
2で割り切れないPEが
データを送る

基礎的なMPI関数—MPI_Recv (1/2)

```
• ierr = MPI_Recv(recvbuf, icount, idatatype,  source,  
                 itag,  icomm,  istatus);
```

- `recvbuf` : 受信領域の先頭番地を指定する。
- `icount` : 整数型。受信領域のデータ要素数を指定する。
- `idatatype` : 整数型。受信領域のデータの型を指定する。
 - `MPI_CHAR` (文字型)、`MPI_INT` (整数型)、`MPI_FLOAT` (実数型)、`MPI_DOUBLE` (倍精度実数型)
- `source` : 整数型。受信したいメッセージを送信するPEのランクを指定する。
 - 任意のPEから受信したいときは、`MPI_ANY_SOURCE` を指定する。

基礎的なMPI関数—MPI_Recv (2/2)

- **itag** : 整数型。受信したいメッセージに付いているタグの値を指定する。
 - 任意のタグ値のメッセージを受信したいときは、**MPI_ANY_TAG** を指定する。
- **icomm** : 整数型。PE集団を認識する番号であるコミュニケータを指定する。
 - 通常では**MPI_COMM_WORLD** を指定すればよい。
- **istatus** : MPI_Status型(整数型の配列)。受信状況に関する情報が入る。
 - 要素数が**MPI_STATUS_SIZE**の整数配列が宣言される。
 - 受信したメッセージの送信元のランクが **istatus[MPI_SOURCE]**、タグが **istatus[MPI_TAG]** に代入される。
- **ierr(戻り値)** : 整数型。エラーコードが入る。

実装上の注意

• タグ(itag)について

- `MPI_Send()`, `MPI_Recv()`で現れるタグ(itag)は、任意のint型の数字を指定してよいです。
- ただし、同じ値(0など)を指定すると、どの通信に対応するかわからなくなり、誤った通信が行われるかもしれません。
- 循環左シフト通信では、`MPI_Send()`と`MPI_Recv()`の対が、2つでてきます。これらを別のタグにした方が、より安全です。
- たとえば、一方は最外ループの値`iloop`として、もう一方を`iloop+NPROCS`とすれば、全ループ中でタグがぶつかることがなく、安全です。

さらなる並列化のヒント

以降、本当にわからない人のための資料です。
ほぼ回答が載っています。

並列化のヒント

1. 循環左シフトは、**PE総数-1回** 必要
2. 行列Bのデータを受け取るため、行列B[][]に関するバッファ行列B_T[][]が必要
3. 受け取ったB_T[][] を、ローカルな行列-行列積で使うため、B[][]へコピーする。
4. ローカルな行列-行列積をする場合の、対角ブロックの初期値:**ブロック幅*myid**。
ループ毎にブロック幅だけ増やしていくが、**N**を超えたら0に戻さなくては**いけない**。

並列化のヒント(ほぼ回答、C言語)

- 以下のようなコードになる。

```
ib = n/numprocs;
for (iloop=0; iloop<NPROCS; iloop++ ) {
    ローカルな行列-行列積 C = A * B;
    if (iloop != (numprocs-1) ) {
        if (myid % 2 == 0 ) {
            MPI_Send(B, ib*n, MPI_DOUBLE, isendPE,
                    iloop, MPI_COMM_WORLD);
            MPI_Recv(B_T, ib*n, MPI_DOUBLE, irecvPE,
                    iloop+numprocs, MPI_COMM_WORLD, &istatus);
        } else {
            MPI_Recv(B_T, ib*n, MPI_DOUBLE, irecvPE,
                    iloop, MPI_COMM_WORLD, &istatus);
            MPI_Send(B, ib*n, MPI_DOUBLE, isendPE,
                    iloop+numprocs, MPI_COMM_WORLD);
        }
        B[ ][ ] ~ B_T[ ][ ] をコピーする;
    }
}
```

並列化のヒント(ほぼ回答、C言語)

- ローカルな行列-行列積は、以下のようなコードになる。

```
jstart=ib*( (myid+iloop)%NPROCS );
for (i=0; i<ib; i++) {
    for(j=0; j<ib; j++) {
        for(k=0; k<n; k++) {
            C[ i ][ jstart + j ] += A[ i ][ k ] * B[ k ][ j ];
        }
    }
}
```


並列化のヒント(ほぼ回答, Fortran言語)

- 以下のようなコードになる。

```
ib = n/numprocs
do iloop=0, NPROCS-1
  ローカルな行列-行列積 C = A * B
  if (iloop .ne. (numprocs-1) ) then
    if (mod(myid, 2) .eq. 0 ) then
      call MPI_SEND(B, ib*n, MPI_DOUBLE_PRECISION, isendPE,
&        iloop, MPI_COMM_WORLD, ierr)
      call MPI_RECV(B_T, ib*n, MPI_DOUBLE_PRECISION, irecvPE,
&        iloop+numprocs, MPI_COMM_WORLD, istatus, ierr)
    else
      call MPI_RECV(B_T, ib*n, MPI_DOUBLE_PRECISION, irecvPE,
&        iloop, MPI_COMM_WORLD, istatus, ierr)
      call MPI_SEND(B, ib*n, MPI_DOUBLE_PRECISION, isendPE,
&        iloop+numprocs, MPI_COMM_WORLD, ierr)
    endif
    B ⇐ B_T をコピーする
  endif
enddo
```

並列化のヒント(ほぼ回答, Fortran言語)

- ローカルな行列-行列積は、以下のようなコードになる。

```
imod = mod( (myid+iloop), NPROCS )
jstart = ib* imod
do i=1, ib
  do j=1, ib
    do k=1, n
      C( i , jstart + j ) = C( i , jstart + j ) + A( i , k ) * B( k , j )
    enddo
  enddo
enddo
```

おわり

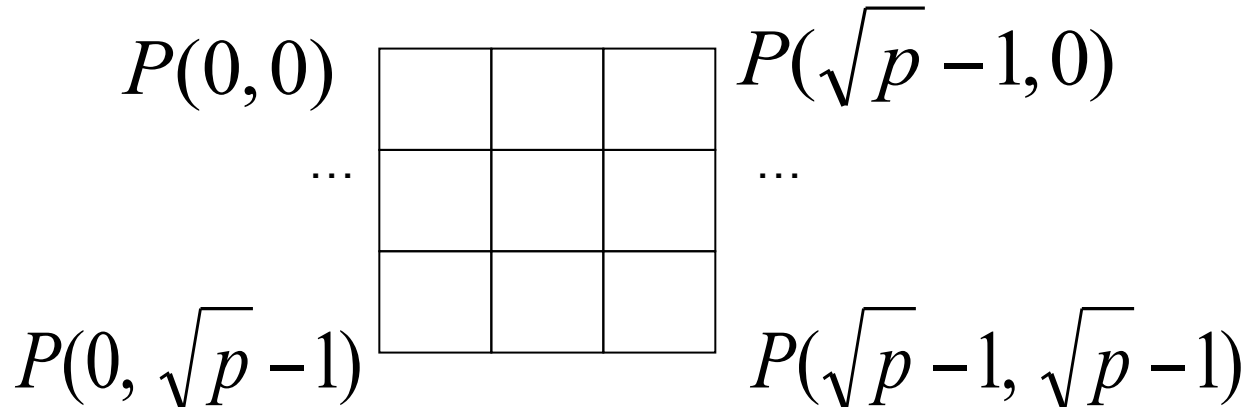
お疲れさまでした

添付資料

行列積の並列アルゴリズムに興味のある方はご覧ください

Cannonのアルゴリズム

- データ分散方式の仮定
 - プロセッサ・グリッドは **二次元正方**



- PE数が、2のべき乗数しかとれない
- 各PEは、行列A、B、Cの対応する各小行列を、1つずつ所有
- 行列A、Bの小行列と同じ大きさの作業領域を所有

言葉の定義－放送と通信

• 通信

- <通信>とは、1つのメッセージを1つのPEに送ることである
- `MPI_Send`関数、`MPI_Recv`関数で記述できる処理のこと
- 1対1通信ともいう

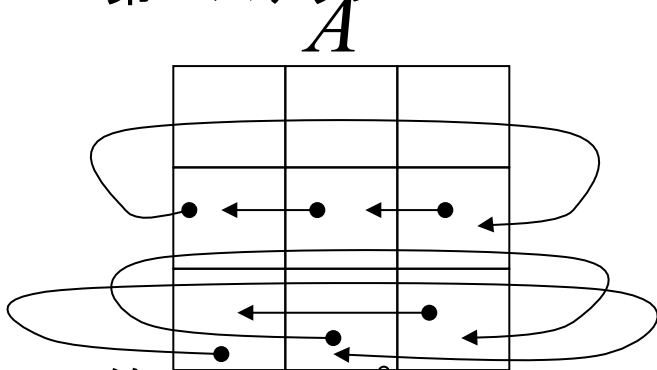
• 放送

- <放送>とは、同一メッセージを複数のPEに(同時に)通信することである
- `MPI_Bcast`関数で記述できる処理のこと
- 1対多通信ともいう
- 通信の特殊な場合と考えられる

Cannonのアルゴリズム

- アルゴリズムの概略

- 第一ステップ



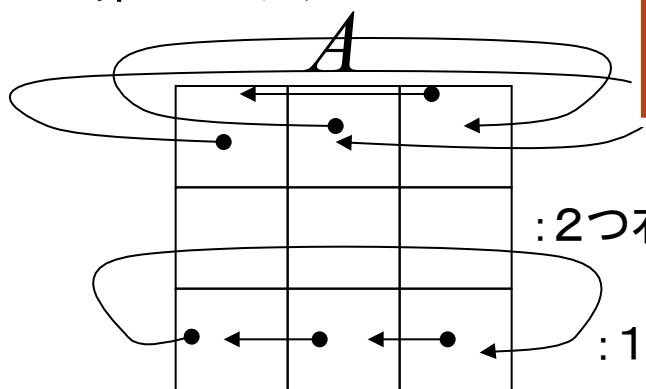
ローカルな
行列-行列積の後



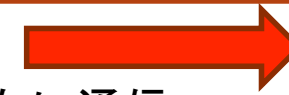
: 1つ右に通信

: 2つ右に通信

- 第二ステップ



ローカルな
行列-行列積の後

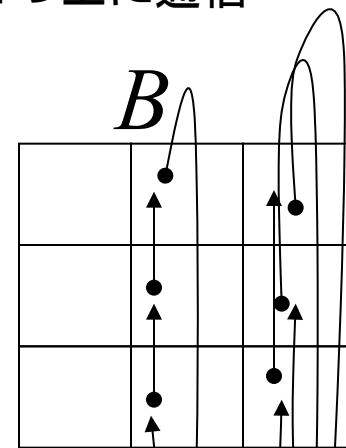


: 2つ右に通信

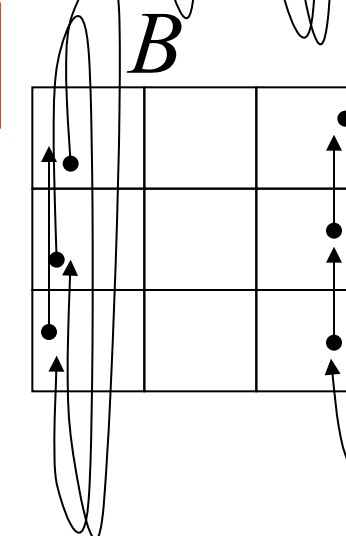
: 1つ右に通信

1つ上に通信

2つ上に通信



2つ上に通信



1つ上に通信

【通信パターンが
1つ右に循環シフト】

【通信パターンが1つ下に循環シフト】

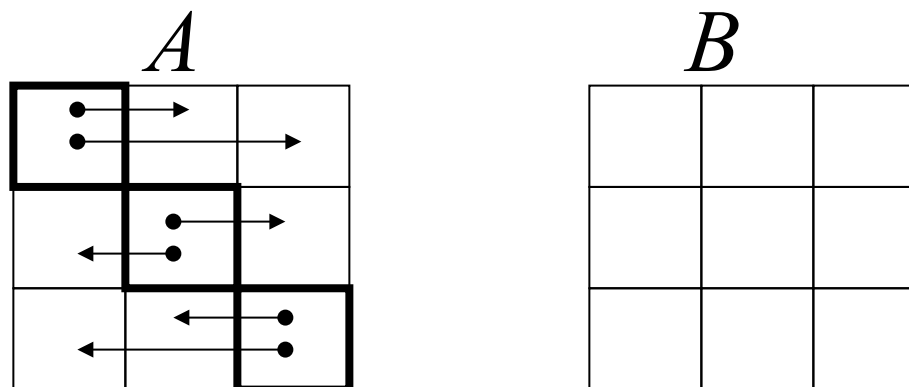
Cannonのアルゴリズム

- まとめ
 - <循環シフト通信>のみで実現可能
 - 1対1通信(隣接通信)のみで実現可能
 - 物理的に隣接PEにしかつながないネットワーク(例えば二次元メッシュ)向き
 - 放送処理がハードウェアでできるネットワークをもつ計算機では、遅くなることも

Foxのアルゴリズム

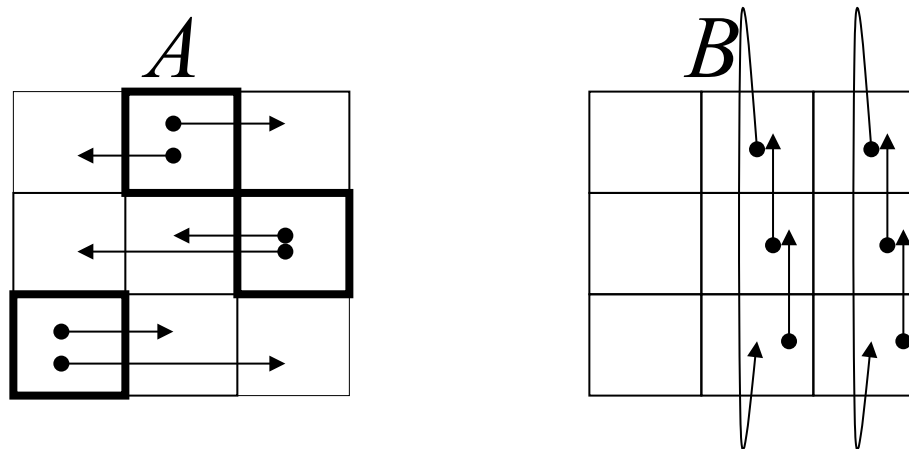
- アルゴリズムの概要

- 第一ステップ



- 第二ステップ

【放送PEが
1つ右に
循環シフト】



1つ上に通信

Foxのアルゴリズム

- まとめ

- <同時放送(マルチキャスト)>が必要
- 物理的に隣接PEにしかつながないネットワーク(例えば二次元メッシュ)で性能が悪い(通信衝突が多発)
- 同時放送がハードウェアでできるネットワークをもつ計算機では、Cannonのアルゴリズムに比べ高速となる

転置を行った後での行列積

• 仮定

1. データ分散方式:

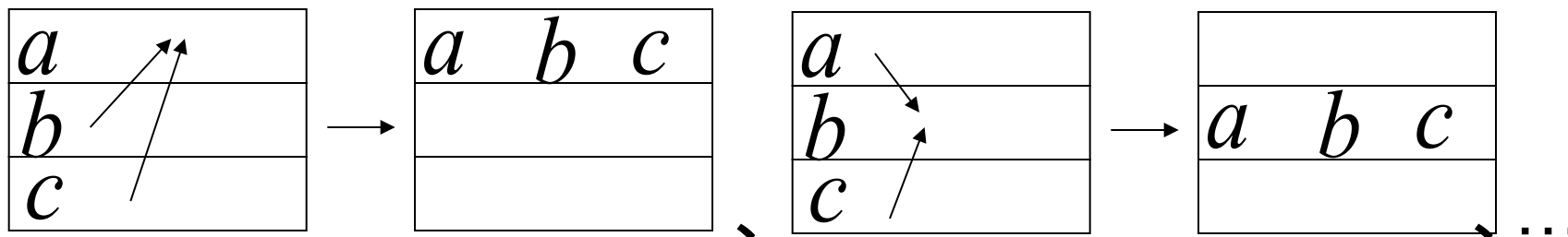
行列A、B、C: 行方向ブロック分散方式 (Block, *)

2. メモリに十分な余裕があること:

分散された行列Bを各PEに全部収集できること

• どうやって、行列Bを収集するか?

• 行列転置の操作をプロセッサ台数回実行



転置を行った後での行列積

• 特徴

- 一度、行列 B の転置行列が得られれば、一切通信は不要
- 行列 B の転置行列が得られているので、たとえば行方向連続アクセスのみで行列積が実現できる(行列転置の処理が不要)

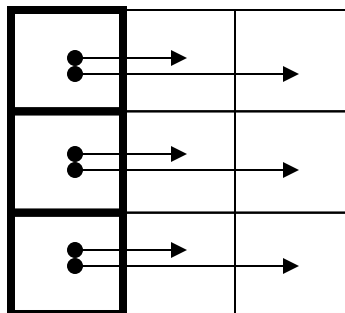
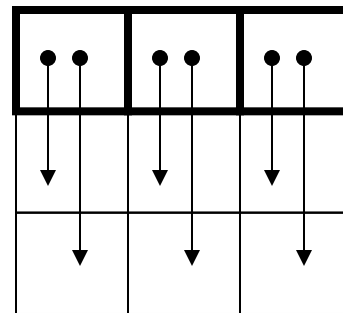
SUMMA、PUMMA

- 近年提案された並列アルゴリズム
 1. SUMMA (Scalable Universal Matrix Multiplication Algorithm)
 - R. Van de Geijinほか、1997年
 - 同時放送(マルチキャスト)のみで実現
 2. PUMMA (Parallel Universal Matrix Multiplication Algorithms)
 - Choiほか、1994年
 - 二次元ブロックサイクリック分散方式むきのFoxのアルゴリズム

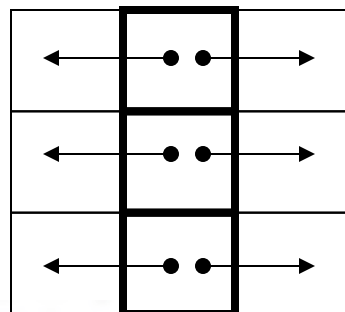
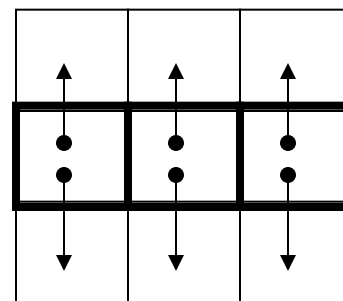
SUMMA

- アルゴリズムの概略

- 第一ステップ A


 B


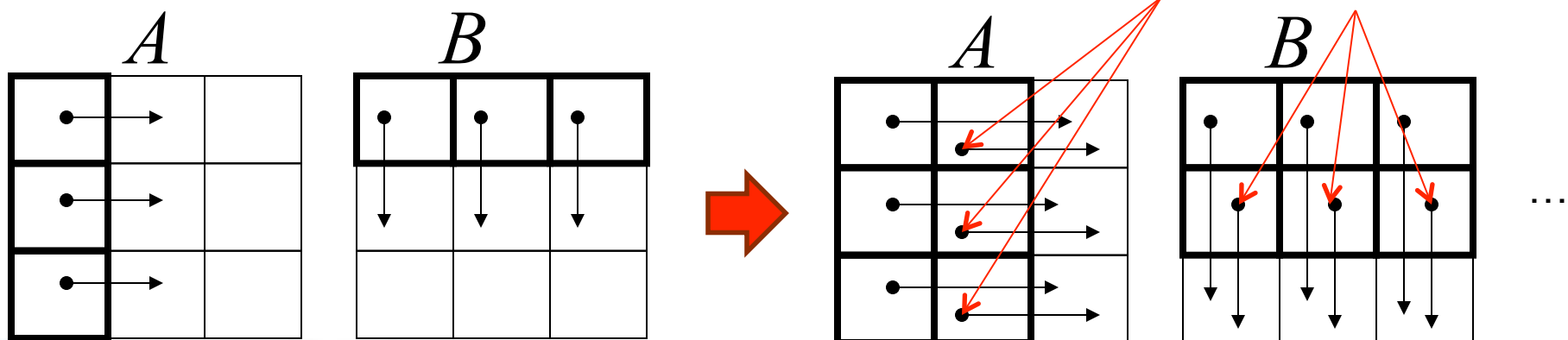
- 第二ステップ

 A

 B


SUMMA

特徴

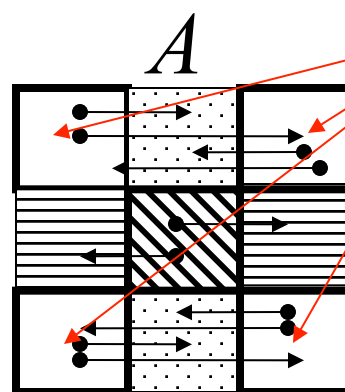
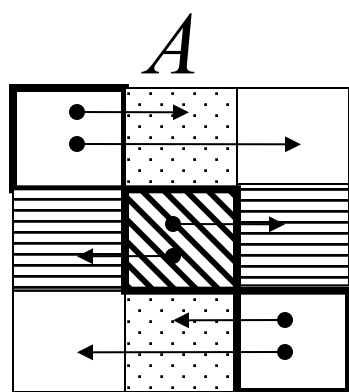
- 同時放送をブロッキング関数(例. `MPI_Bcast`)で実装すると、同期回数が多くなり性能低下の要因になる
- SUMMAにおけるマルチキャストは、非同期通信の1対1通信(例. `MPI_Isend`)で実装することで、通信と計算のオーバーラップ(通信隠蔽)可能
 - 次の2ステップをほぼ同時に



PUMMA

- 概略

- 二次元ブロックサイクリック分散方式用のFoxアルゴリズム
- ScaLAPACKが二次元ブロックサイクリック分散を採用していることから開発された
- 例:



＜同じPE＞が所有しているデータだから、所有データをまとめて＜同一宛先PE＞に一度に送る

Strassenのアルゴリズム

- 素朴な行列積: n^3 の乗算と $(n-1)^3$ の加算
- Strassenのアルゴリズムでは $n^{\log 7}$ の演算
- アイデア: <分割統治法>
 - 行列を小行列に分割して、計算を分割
- 実際の性能
 - 再帰処理や行列のコピーが必要
 - 素朴な実装法より遅くなることもある
 - 再帰の打ち切り、再帰処理展開などの工夫をすれば、(nが大きい範囲で)効率の良い実装が可能

Strassenのアルゴリズム

- **並列化の注意**
 - アルゴリズムを単純に分散メモリ型並列計算機に実装すると通信が多発
 - 性能がでない
- PE内の行列積をStrassenで行い、PE間をSUMMAなどで実装すると効率的な実装が可能
- **ところが通信量は、アルゴリズムの性質から、通常の行列-行列積アルゴリズムに対して減少する。**
この性質を利用して、近年、Strassenを用いた通信回避アルゴリズムが研究されている。

参考資料

PUTTYでの使い方

鍵の利用(2/2):参考(別のやり方)

4. 以下を入力して、公開鍵を表示する

```
$ cat id_rsa.pub
```

<公開鍵が表示される>

5. “ssh-rsa ...”で始まる部分を、マウスでカットアンドペーストし、公開鍵の登録に使う。

PuTTYの入手

(注:2007/06/03 Version 0.60-jp20070603 用)

- 以下をアクセスする
<http://hp.vector.co.jp/authors/VA024651/PuTTYkj.html>
- putty-0.60-jp20070603.zip をダウンロードして、zipファイルを展開する。
 - Zipファイルを展開するソフトが必要です。
たとえば、Lhaplus
<http://www.vector.co.jp/soft/win95/util/se169348.html>

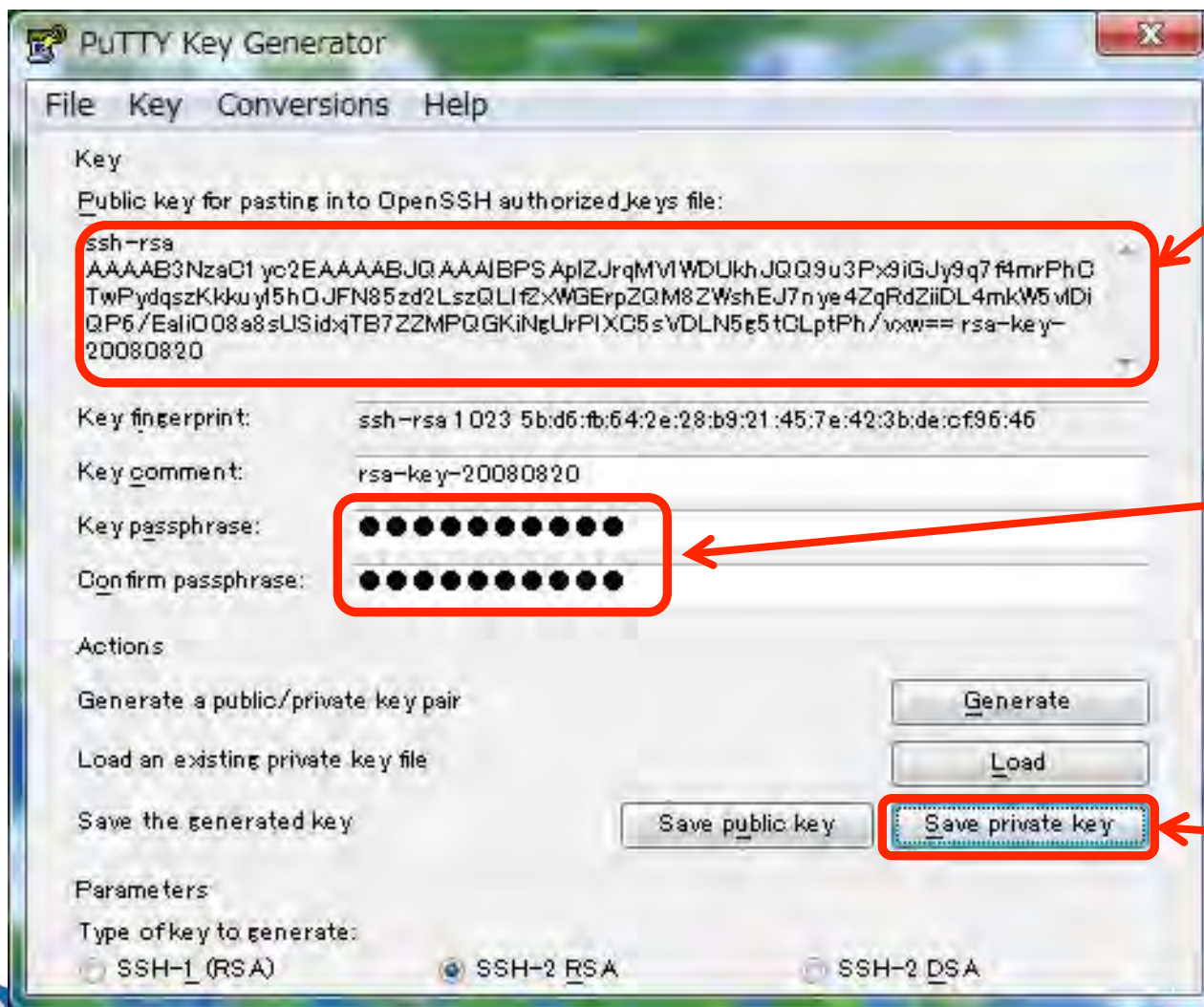
鍵の設定

(注:2007/06/03 Version 0.60-jp20070603 用)

- PuTTYの配布ファイルを展開すると、puttygen.exeという実行ファイルがあるので、それをクリックする
- 右側にある、“Generate”ボタンをクリックする
- バーが出る。バーが右端に行くまで待つ。
 - この間、空白エリアにマウスを移動させる。そうしないと、いつまでたっても、鍵が生成されない。
- “Key passphrase”に、ログインするとき(この鍵を使うとき)に使うパスワードを入れる。
 - 注意:センターから配られたパスワードではない。
センターから配られたパスワードを入れないこと。
- “Save private key”をクリックし、適切な場所に鍵を保存する。

現在の状況(以下の画面は消さないこと)

(注:2007/06/03 Version 0.60-jp20070603 用)



これが「公開鍵」。
FX10に登録する

これが、ログインする
ときに使うパスワード。
センターから配られた
パスワードを入れない
こと!

これでセーブされるの
が「秘密鍵」。
他人に見せては
いけない。

FX10へのログイン

(注:2007/06/03 Version 0.60-jp20070603 用)

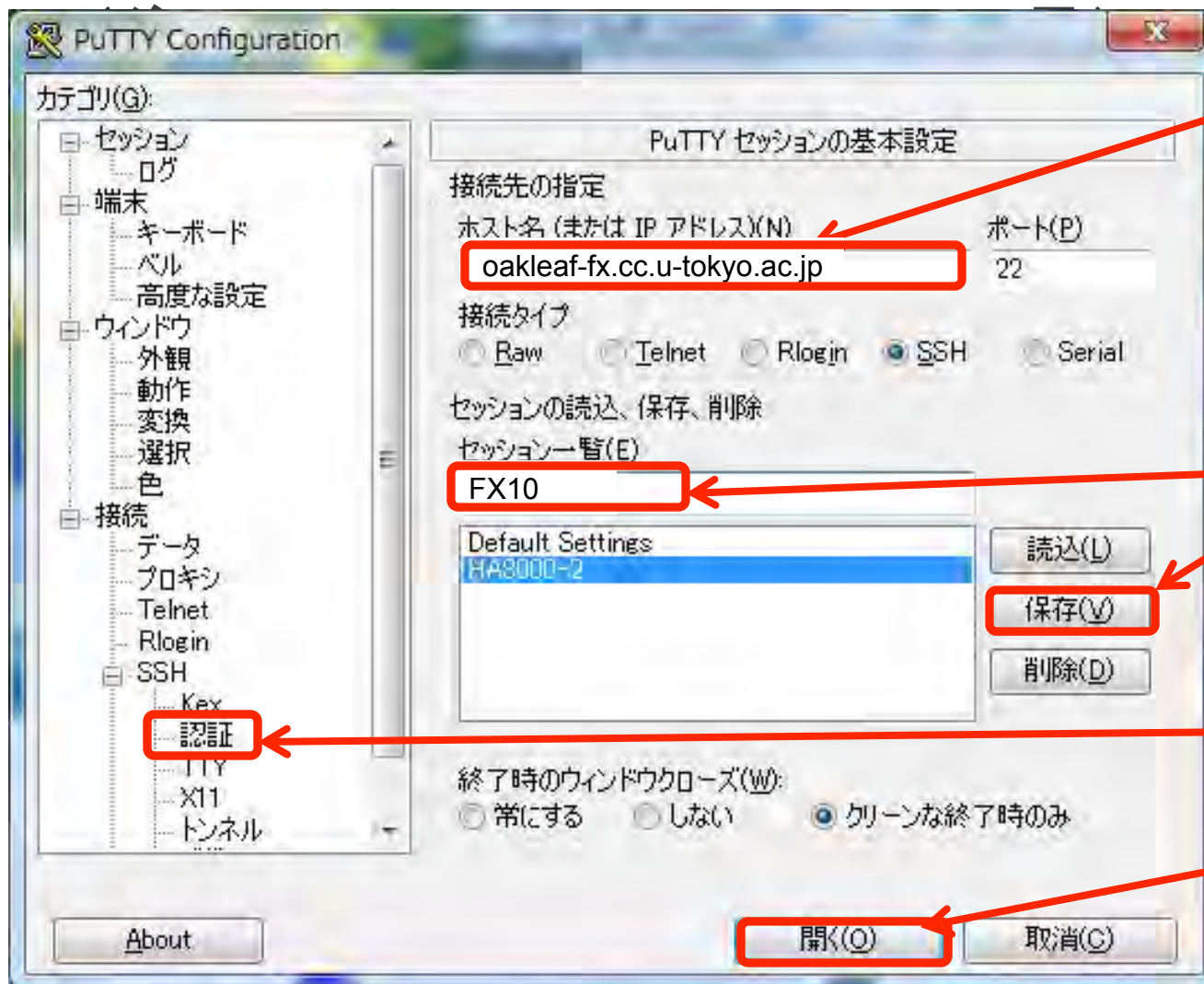
- “puttyjp.exe”をクリックする
- “ホスト名(またはIPアドレス)(N)”に、以下を入力する
 - **oakleaf-fx.cc.u-tokyo.ac.jp**
- 右側のカテゴリにある、“SSH”をクリックし、“認証”をクリックする。“認証パラメータ”の中の、“認証のためのプライベートキーファイル”に、先ほど保存した「秘密鍵」のファイルを登録する。
- 左側のカテゴリにある、“セッション”をクリックする

FX10へのログイン

(注:2007/06/03 Version 0.60-jp20070603 用)

- “セッション一覧”に、適当な名前(FX10)を入れ、“保存”をクリック
- 下の、“開く”をクリック
- “login as:”が出るので、センターの利用者番号を入力
- Authenticating with public key "rsa-key-20080820"
Passphrase for key "rsa-key-20080820" のようなメッセージが出るので、自分で設定した鍵を利用するためのパスワードを入力
(注:センターが配布したパスワードではない)
- 以上が正しければ、ログインができる

現在の手順



手順1

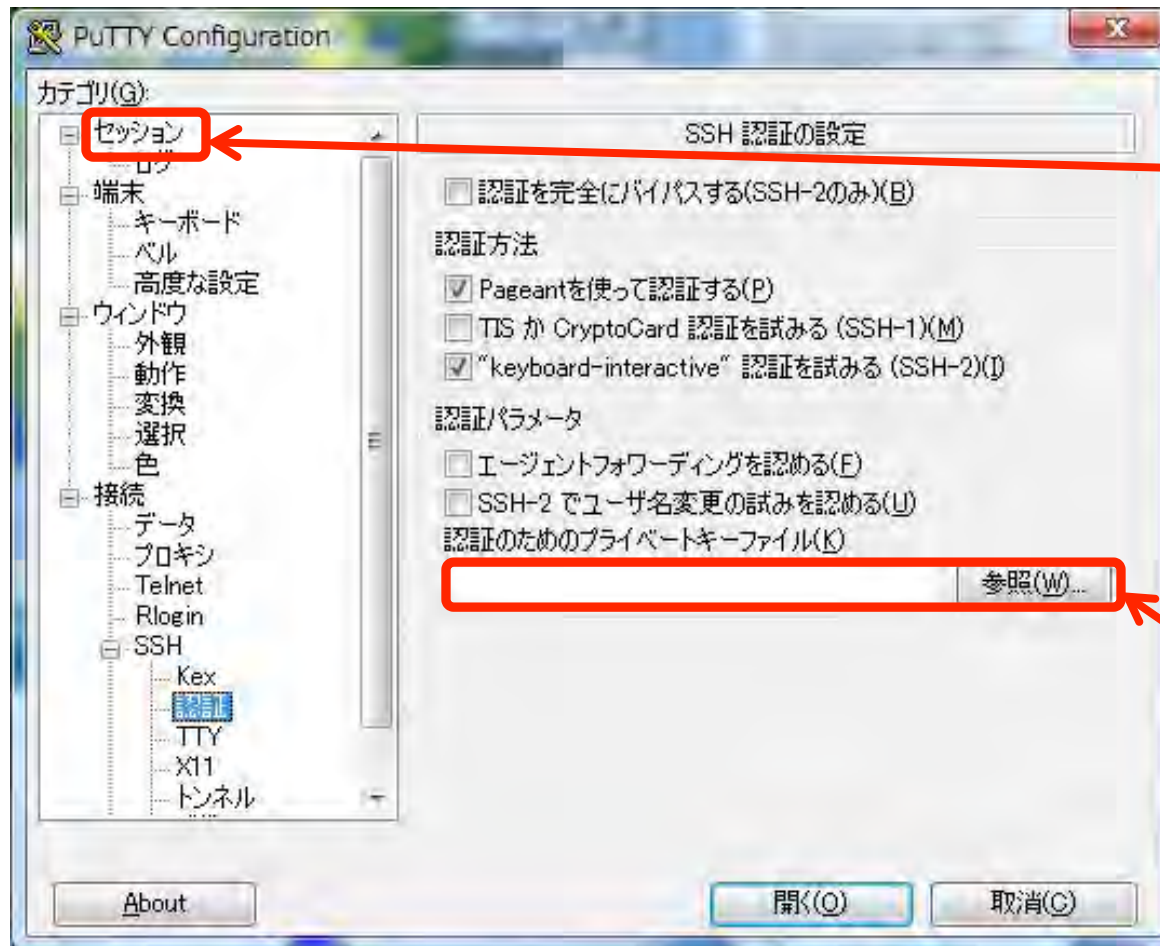
手順5

手順2

手順6:
ログインへ

現在の手順

(注:2007/06/03 Version 0.60-jp20070603用)



手順4

手順3

FX10へのログイン(以降)

(注:2007/06/03 Version 0.60-jp20070603 用)

- 以降、“セッション読込”にある、設定ファイル(先ほど例では、“FX10”)を指定して、“読込”ボタンをクリックすると、先ほどの設定が復元できる
- 同様に、“開く”をクリックすると、ログインできる
- 画面が小さいという人は、、、
 - “ウインドウ”ー“外観”をクリックし、フォントの設定にある“変更”をクリックする
 - サイズから、適切なフォントサイズを指定する
 - 設定ファイルに、この設定を保存する。
(保存を忘れると、次回にこの環境が復元できない。)

FX10へログイン(SSHが使える人)

- ターミナルから、以下を入力する
`$ ssh oakleaf-fx.cc.u-tokyo.ac.jp -l tYYxxx`
「-l」はハイフンと小文字のL、
「tYYxxx」は利用者番号(数字)
“tYYxxx”は、利用者番号を入れる
- 接続するかと聞かれるので、yes を入れる
- 鍵の設定時に入れた
自分が決めたパスワード(パスフレーズ)
を入れる
- 成功すると、ログインができる

WinSCPのインストール

- 以下のサイトへ行く

<http://winscp.net/eng/download.php>

- 適当なバージョンをダウンロード
- インストーラで日本語を設定すると、日本語版がダウンロードできる
- アイコンをクリックする
 - ホスト名に、oakleaf-fx.cc.u-tokyo.ac.jp
 - ユーザ名に、センター発行の利用者番号
 - 秘密鍵に、生成した秘密鍵ファイルを指定する
 - プロトコルを、“SCP”にする
- “ログイン”を押すと、ファイル転送モードになる

TeraTerm Proのインストール

(利用したい人のみ。Puttyの利用を推奨します)

注意: 以下の利用法は、puttyで生成したppk形式の秘密鍵では、そのままでは使えません。ssh-keygenで生成した鍵を持つ人が利用する方法です。

- 以下のアドレスから、UTF-8 TeraTerm Pro with TTSSH2 をインストールしてください:

<http://sourceforge.jp/projects/ttssh2/>

1. 「パッケージ」の「UTF-8 TeraTerm Pro with TTSSH2」をクリック
2. 「4.56」の「teraterm_utf8-4.56.exe」をクリック
3. ブラウザに「セキュリティ保護のため...」が出る場合、クリックしてブロックを解除
4. 「このファイルを実行または保存しますか？」が出るので、「実行」をクリック
5. 言語(Japanese)や「同意」を確認して、インストール

TeraTerm Proの実行 (必要な人のみ)

- TeraTerm Proを実行したら、「秘密鍵」を登録してログインする