

科学技術計算のための マルチコアプログラミング入門

第 I 部：概要，対象アプリケーション，OpenMP

2011年6月30日・7月1日

中島研吾

謝 辞

- サイバネットシステム株式会社

そもそもの動機：地球シミュレータ (ES)

<http://www.es.jamstec.go.jp/>

- $640 \times 8 = 5,120$ Vector Processors

- **SMP Cluster-Type Architecture**

- 8 GFLOPS/PE

- 64 GFLOPS/Node

- 40 TFLOPS/ES

- 16 GB Memory/Node, 10 TB/ES

- 640×640 Crossbar Network

- 12.3 GB/sec $\times 2$

- Memory BWTH with 32 GB/sec.

- **35.6 TFLOPS for LINPACK (2002-March)**

- **26 TFLOPS for AFES (Climate Simulation)**

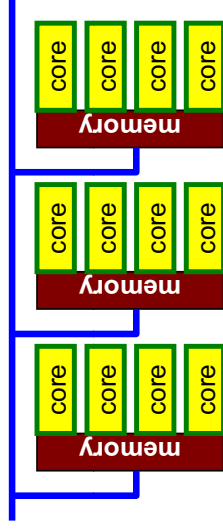


本セミナーの背景

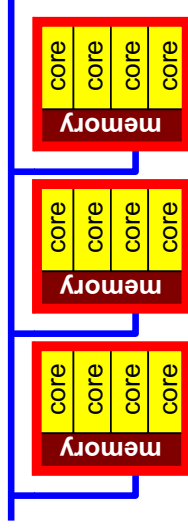
- マイクロプロセッサのマルチコア化，メモリーコア化
 - 低消費電力，様々なプログラミングモデル
- OpenMP
 - 指示行（ディレクティブ）を挿入するだけで手軽に「並列化」ができるため，広く使用されている
 - 様々な解説書
- データ依存性（data dependency）
 - メモリへの書き込みと参照が同時に発生
 - 並列化を実施するには，適切なデータの並べ替えを施す必要がある
 - このような対策はOpenMP向けの解説書でも詳しく取り上げられることは余りない：とても面倒くさい
- **Hybrid 並列プログラミングモデル**

Flat MPI vs. Hybrid

Flat-MPI: Each PE -> Independent



Hybrid: Hierarchical Structure



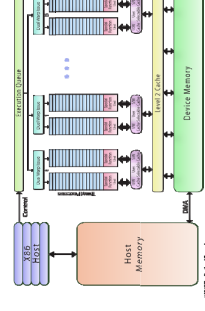
Key-Issues towards Appl./Algorithms on Exa-Scale Systems

Jack Dongarra (ORNL/U. Tennessee) at SIAM/PP10

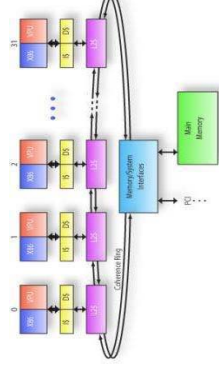
- **Hybrid/Heterogeneous Architecture**
 - Multicore + GPU
 - Multicore + Manycore (more intelligent)
- Mixed Precision Computation
- Auto-Tuning/Self-Adapting
- Fault Tolerant
- Communication Reducing Algorithms



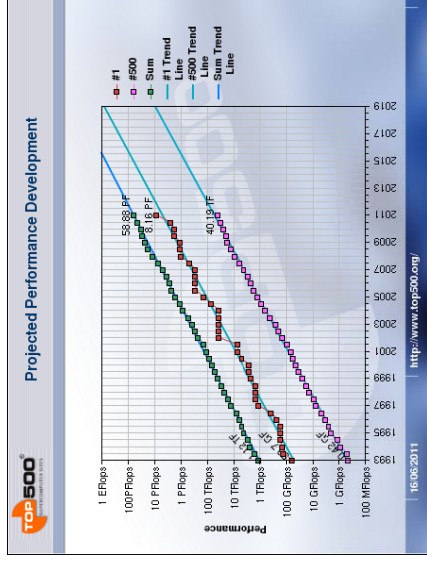
NVIDIA Fermi



Intel Knights Ferry



We are now in Post-Peta-Scale Era



- PFLOPS: Peta ($=10^{15}$) Floating Operations per Sec.
- Exa-FLOPS ($=10^{18}$) will be attained in 2019

CPU+Accelerator/Co-Processor (GPU, Manycore)

- 高いメモリーバンド幅
- GPU
 - プログラミング環境: CUDA, OpenCL
 - 一部のアプリケーションでは高効率: 陽的FDM, BEM
- メニーコア (Manycores)
 - Intel Many Integrated Core Architecture (MIC)
 - GPUより賢い: 軽いOS, コンパイラが使える
 - “Intel Knights Ferry”, “Knights Corner”

Hybrid並列プログラミングモデルは必須

- Message Passing
 - MPI
- Multi Threading
 - OpenMP

本セミナーの目的

- 「有限体積法から導かれる疎行列を対象としたICCG法」を題材とした、データ配置, reorderingなど, 科学技術計算のためのマルチコアプログラミングにおいて重要なアルゴリズムについての講習
- 更に理解を深めるための, T2Kオーブンスパコン(東大)を利用した実習
- 単一のアプリケーションに特化した内容であるが, 基本的な考え方は様々な分野に適用可能である
 - 実はこの方法は意外に効果的である

本セミナーの目的(続き)

- 単一のアプリケーションに特化した内容であるが, 基本的な考え方は様々な分野に適用可能である
 - 実はこの方法は意外に効果的である
- いわゆる「並列化講習会」とはだいぶ趣が異なる
- SMASH: 「Science」無き科学技術計算はあり得ない!



スケジュール

- 6月30日(木)
 - イントロダクション・T2Kオーブンスパコン
 - 1030～1200 ICCG法によるポアソン方程式ソルバー
 - 1300～1600 OpenMP「超」入門＋実習
 - 1600～1730
- 7月1日(金)
 - 1000～1200 オーダリング
 - 1300～1400 オーダリング(続き)
 - 1400～1530 並列化実装
 - 1530～1600 TCMallocを使ったCプログラム高速化の工夫
 - 1600～1730 実習, 最新の話題

挙手によるアンケート

- 並列プログラミングの経験
 - MPI, OpenMP, その他
- プログラミング言語
 - C, FORTRAN, JAVA, その他
- 分野
 - 数学, 数理科学
 - 理学・工学
 - 情報系, 計算機科学
- **最後のアンケートにもご協力ください**

ファイルの用意

```
Intelコンパイラをえるようにする
>$ source /opt/itc/mpi/mpiswitch.sh mpich-mx-intel
```

コピー, 展開

```
>$ cd
>$ cp /home/t00000/multicore.tar .
>$ tar xvf multicore.tar
>$ cd multicore
```

以下のディレクトリが出来ていることを確認

```

C   F   omp   stream
L1  L2  L3
```

C, Fの下にはそれぞれ, 以下のディレクトリがある:

これらを以降 **<\$L1>, <\$L2>, <\$L3> と呼ぶ**

また, **<\$CUR>/multicore/omp** を **<\$omp>**
<\$CUR>/multicore/stream を **<\$stream>** と呼ぶ

- 背景
 - 有限体積法
 - 前処理付反復法
- ICCG法によるポアソン方程式ソルバーについて
 - 実行方法
 - データ構造
 - プログラムの説明
 - 初期化
 - 係数マトリクス生成
 - ICCG法
- OpenMP「超」入門
- T2K(東大)による実習

本セミナーの目的より

- 「有限体積法から導かれる疎行列を対象としたICCG法」を題材とした, データ配置, reorderingなど, 科学技術計算のためのマルチコアプログラミングにおいて重要なアルゴリズムについての講習
- 有限体積法
- 疎行列
- ICCG法

対象とするアプリケーションの概要

- 支配方程式: 三次元ポアソン方程式

$$\frac{\partial^2 \phi}{\partial x^2} + \frac{\partial^2 \phi}{\partial y^2} + \frac{\partial^2 \phi}{\partial z^2} + f = 0$$
- 有限体積法 (Finite Volume Method, **FVM**) による空間離散化
 - 任意形状の要素, 要素中心で変数を定義。
 - 直接差分法 (Direct Finite Difference Method) とも呼ばれる。
- 境界条件
 - ディリクレ, 体積フラックス
- 反復法による連立一次方程式解法
 - 共役勾配法 (CG) + 前処理

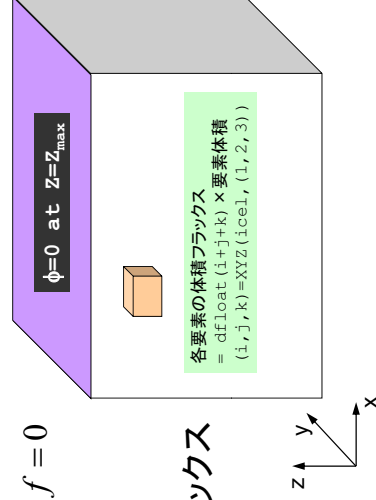
解いている問題: 三次元ポアソン方程式 変数: 要素中心で定義

ポアソン方程式

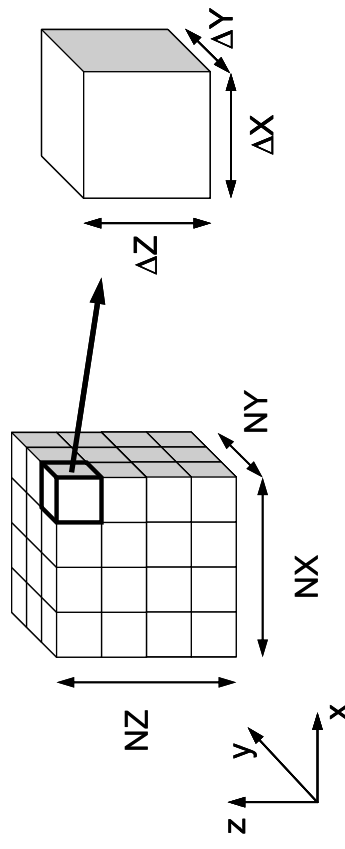
$$\frac{\partial^2 \phi}{\partial x^2} + \frac{\partial^2 \phi}{\partial y^2} + \frac{\partial^2 \phi}{\partial z^2} + f = 0$$

境界条件

- 各要素で体積フラックス
- $Z = Z_{\max}$ 面で $\phi = 0$



対象: 規則正しい三次元差分格子 半非構造的に扱う

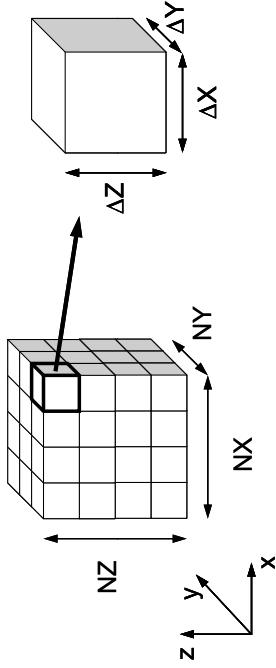


体積フラックスfの内容

$$\frac{\partial^2 \phi}{\partial x^2} + \frac{\partial^2 \phi}{\partial y^2} + \frac{\partial^2 \phi}{\partial z^2} + f = 0$$

$$f = dfloat(i_0 + j_0 + k_0)$$

$i_0 = XYZ(icel, 1)$, $XYZ(icel, k) (k=1, 2, 3)$ は
 X, Y, Z 方向の差分格子のインデックス
 $j_0 = XYZ(icel, 2)$, 各メッシュがX, Y, Z方向の何番目に
 $k_0 = XYZ(icel, 3)$ あるかを示している。



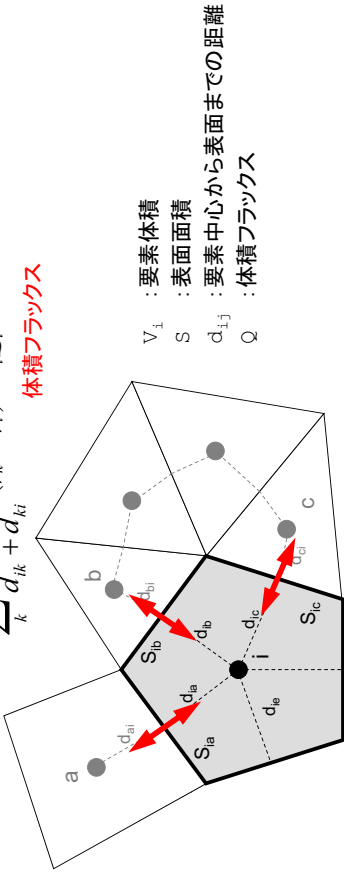
有限体積法 Finite Volume Method (FVM)

面を通過するフラックスの保存に着目

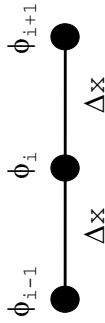
隣接要素との拡散

$$\sum_k \frac{S_{ik}}{d_{ik} + d_{ki}} (\phi_k - \phi_i) + V_i \dot{Q}_i = 0$$

体積フラックス



一次元ポアソン方程式：中央差分



$$\left(\frac{d^2 \phi}{dx^2} \right)_i + Q = 0$$

$$\begin{aligned} \frac{d}{dx} \left(\frac{d\phi}{dx} \right)_i &= \frac{\left(\frac{d\phi}{dx} \right)_{i+1/2} - \left(\frac{d\phi}{dx} \right)_{i-1/2}}{\Delta x} = \frac{\frac{\phi_{i+1} - \phi_i}{\Delta x} - \frac{\phi_i - \phi_{i-1}}{\Delta x}}{\Delta x} \\ &= \frac{\phi_{i+1} - 2\phi_i + \phi_{i-1}}{\Delta x^2} \end{aligned}$$

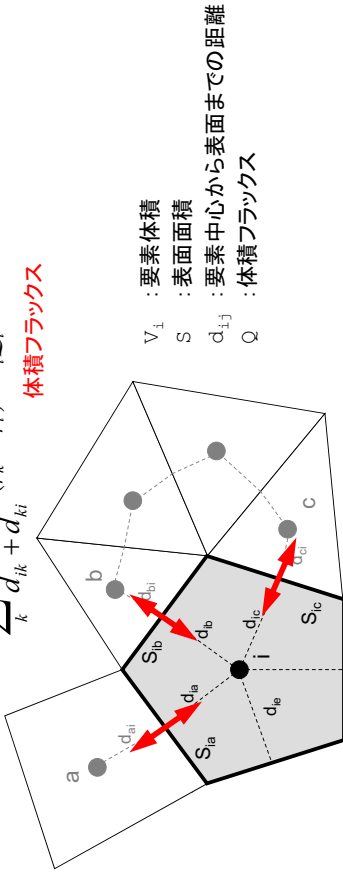
有限体積法 Finite Volume Method (FVM)

面を通過するフラックスの保存に着目

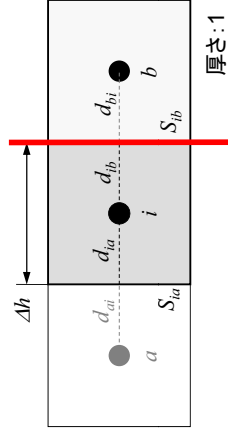
隣接要素との拡散

$$\sum_k \frac{S_{ik}}{d_{ik} + d_{ki}} (\phi_k - \phi_i) + V_i \dot{Q}_i = 0$$

体積フラックス



一次元差分法との比較(1/3)



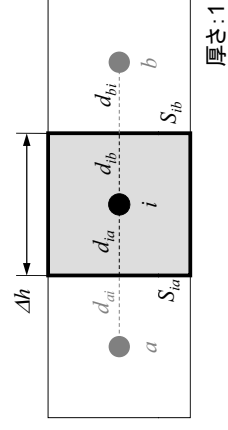
一辺の長さ Δh の正方形メッシュ

接触面積:	$S_{ik} = \Delta h$
要素体積:	$V_i = \Delta h^2$
接触面までの距離:	$d_{ij} = \Delta h/2$

この面を通過するフラックス： Q_{sib}

$$Q^S_{ib} = -\frac{\phi_b - \phi_i}{d_{ib} + d_{bi}} \cdot S_{ib}$$

一次元差分法との比較(2/3)



一辺の長さ Δh の正方形メッシュ

接触面積:	$S_{ik} = \Delta h$
要素体積:	$V_i = \Delta h^2$
接触面までの距離:	$d_{ij} = \Delta h/2$

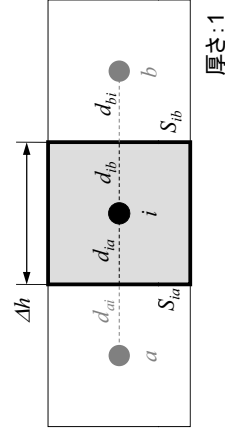
$$\sum_k \frac{S_{ik}}{d_{ik} + d_{ki}} (\phi_k - \phi_i) + V \dot{\underline{Q}}_i = 0$$

両辺を V_i で割る:

$$\frac{1}{V_i} \sum_k \frac{S_{ik}}{d_{ik} + d_{ki}} (\phi_k - \phi_i) + \dot{\underline{Q}}_i = 0$$

この部分に注目すると

一次元差分法との比較(3/3)



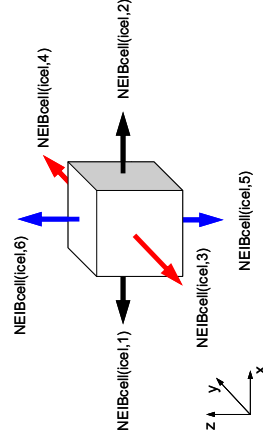
一辺の長さ Δh の正方形メッシュ

接触面積:	$S_{ik} = \Delta h$
要素体積:	$V_i = \Delta h^2$
接触面までの距離:	$d_{ij} = \Delta h/2$

$$\begin{aligned} \frac{1}{V_i} \sum_k \frac{S_{ik}}{d_{ik} + d_{ki}} (\phi_k - \phi_i) &= \frac{1}{(\Delta h)^2} \sum_{k=a,b} \frac{\Delta h}{\Delta h + \frac{\Delta h}{2}} (\phi_k - \phi_i) \\ &= \frac{1}{(\Delta h)^2} \sum_{k=a,b} \frac{\Delta h}{\Delta h + \frac{\Delta h}{2}} (\phi_k - \phi_i) = \frac{1}{(\Delta h)^2} \sum_{k=a,b} (\phi_k - \phi_i) \\ &= \frac{1}{(\Delta h)^2} (\phi_a - \phi_i) + \frac{1}{(\Delta h)^2} (\phi_b - \phi_i) = \frac{\phi_a - 2\phi_i + \phi_b}{(\Delta h)^2} \end{aligned}$$

要素 i について成立
連立一次方程式

三次元では・・・



$$\begin{aligned} & \frac{\phi_{neib(ice,1)} - \phi_{ice}}{\Delta x} \Delta y \Delta z + \frac{\phi_{neib(ice,2)} - \phi_{ice}}{\Delta x} \Delta y \Delta z + \\ & \frac{\phi_{neib(ice,3)} - \phi_{ice}}{\Delta y} \Delta z \Delta x + \frac{\phi_{neib(ice,4)} - \phi_{ice}}{\Delta z \Delta x} \Delta y \\ & \frac{\phi_{neib(ice,5)} - \phi_{ice}}{\Delta z} \Delta x \Delta y + \frac{\phi_{neib(ice,6)} - \phi_{ice}}{\Delta x \Delta y} \Delta z = 0 \end{aligned}$$

整理すると:連立一次方程式

$$\begin{aligned} & \frac{\phi_{neib(icel,1)} - \phi_{icel}}{\Delta x} \Delta y \Delta z + \frac{\phi_{neib(icel,2)} - \phi_{icel}}{\Delta y} \Delta x \Delta z + \\ & \frac{\phi_{neib(icel,3)} - \phi_{icel}}{\Delta z} \Delta x \Delta y + \frac{\phi_{neib(icel,4)} - \phi_{icel}}{\Delta x} \Delta y \Delta z + \\ & \frac{\phi_{neib(icel,5)} - \phi_{icel}}{\Delta y} \Delta x \Delta z + \frac{\phi_{neib(icel,6)} - \phi_{icel}}{\Delta z} \Delta x \Delta y + f_{icel} \Delta x \Delta y \Delta z = 0 \end{aligned}$$

$$\sum_k \frac{S_{icel-k}}{d_{icel-k}} (\phi_k - \phi_{icel}) = -f_{icel} V_i$$

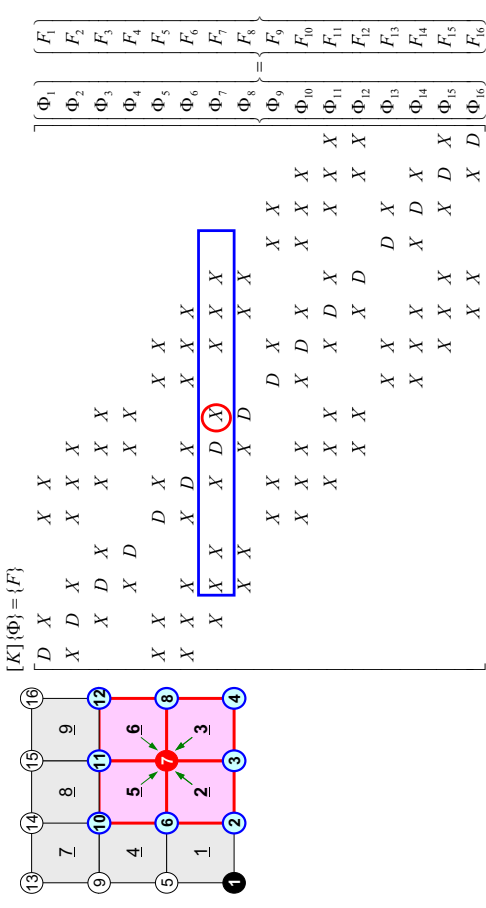
$$\left[\sum_k \frac{S_{icel-k}}{d_{icel-k}} \right] \phi_{icel} - \left[\sum_k \frac{S_{icel-k}}{d_{icel-k}} \phi_k \right] = f_{icel} V_i \quad (icel = 1, N)$$

対角項

非対角項

$$[A]\{\phi\} = \{f\}$$

有限要素法の係数マトリクス ゼロが多い:疎行列



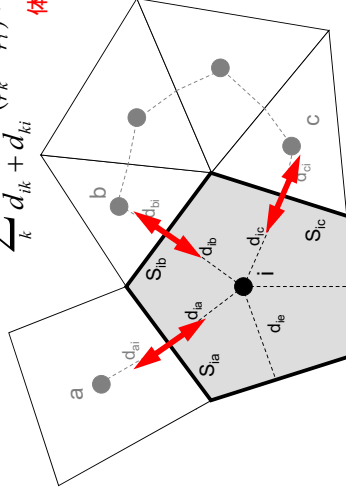
FVMの係数行列も疎行列

面を通過するフラックスの保存に着目
周囲の要素とのみ関係がある

隣接要素との拡散

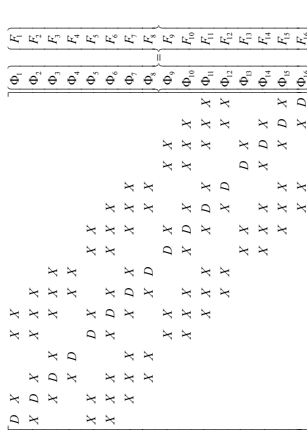
$$\sum_k \frac{S_{ik}}{d_{ik}} (\phi_k - \phi_i) + V_i \dot{Q}_i = 0$$

体積フラックス

 V_i : 要素体積 S : 表面面積 $d_{i,j}$: 要素中心から表面までの距離 Q : 体積フラックス

疎行列: 0が多い

- $A(i,j)$ のように正方行列の全成分を記憶することは疎行列では非効率的
 - 「密」行列向け



- 有限体積法: 非零非対角成分の数は高々「数百」規模
 - 例えば未知数が 10^8 個あるとすると記憶容量(ワード数)は
 - 正方行列: $O(10^{16})$
 - 非零非対角成分数: $O(10^{10})$

- 非零成分のみ記憶するのが効率的

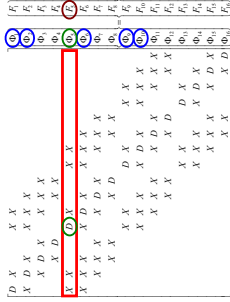
行列ベクトル積への適用

(非零) 非対角成分のみを格納，疎行列向け方法

Compressed Row Storage (CRS)

Diag (i) 対角成分 (実数, i=1,N)
Index (i) 非対角成分に関する一次元配列 (通し番号)
(整数, i=0,N)
Item (k) 非対角成分の要素 (列) 番号
(整数, k=1, index (N))
AMat (k) 非対角成分
(実数, k=1, index (N))

```
{Y}= [A] {X}
do i= 1, N
  Y(i)= Diag(i)*X(i)
  do k= Index(i-1)+1, Index(i)
    Y(i)= Y(i) + AMat(k)*X(Item(k))
  enddo
enddo
```



行列ベクトル積への適用

(非零) 非対角成分のみを格納，疎行列向け方法

Compressed Row Storage (CRS)

```
{Q}=[A] {P}
for (i=0;i<N;i++) {
  W[Q][i] = Diag[i] * W[P][i];
  for (k=Index[i];k<Index[i+1];k++) {
    W[Q][i] += AMat[k]*W[P][Item[k]];
  }
}
```

行列ベクトル積：密行列⇒とても簡単

$$\begin{bmatrix} a_{11} & a_{12} & \dots & a_{1,N-1} & a_{1,N} \\ a_{21} & a_{22} & & a_{2,N-1} & a_{2,N} \\ \dots & \dots & \dots & \dots & \dots \\ a_{N-1,1} & a_{N-1,2} & & a_{N-1,N-1} & a_{N-1,N} \\ a_{N,1} & a_{N,2} & \dots & a_{N,N-1} & a_{N,N} \end{bmatrix} \begin{Bmatrix} x_1 \\ x_2 \\ \vdots \\ x_{N-1} \\ x_N \end{Bmatrix} = \begin{Bmatrix} y_1 \\ y_2 \\ \vdots \\ y_{N-1} \\ y_N \end{Bmatrix}$$

```
{Y}= [A] {X}
do j= 1, N
  Y(j)= 0.d0
  do i= 1, N
    Y(j)= Y(j) + A(i, j)*X(i)
  enddo
enddo
```

Compressed Row Storage (CRS)

	1	2	3	4	5	6	7	8
1	1.1	2.4	0	0	3.2	0	0	0
2	4.3	3.6	0	2.5	0	3.7	0	9.1
3	0	0	5.7	0	1.5	0	3.1	0
4	0	4.1	0	9.8	2.5	2.7	0	0
5	3.1	9.5	10.4	0	11.5	0	4.3	0
6	0	0	6.5	0	0	12.4	9.5	0
7	0	6.4	2.5	0	0	1.4	23.1	13.1
8	0	9.5	1.3	9.6	0	3.1	0	51.3

Compressed Row Storage (CRS)

1	1.1 ①	2.4 ②			3.2 ⑤				
2	4.3 ①	3.6 ②			2.5 ④		3.7 ⑥	9.1 ⑧	
3				5.7 ③		1.5 ⑤		3.1 ⑦	
4		4.1 ②			9.8 ④	2.5 ⑤	2.7 ⑥		
5	3.1 ①	9.5 ②	10.4 ③			11.5 ⑤		4.3 ⑦	
6			6.5 ③				12.4 ⑥	9.5 ⑦	
7		6.4 ②	2.5 ③				1.4 ⑥	23.1 ⑦	13.1 ⑧
8		9.5 ②	1.3 ③	9.6 ④			3.1 ⑥		51.3 ⑧

1 2 3 4 5 6 7 8
 1 2 3 4 5 6 7 8
 1.1 2.4 3.2 4.3 5.7 6.5 7.4 8.3
 2.4 3.6 2.5 1.5 9.8 11.5 12.4 13.1
 3.2 4.1 2.5 1.5 9.8 11.5 12.4 13.1
 4.3 5.7 9.8 11.5 12.4 13.1 14.2 15.1
 5.7 6.5 7.4 8.3 9.2 10.1 11.0 12.0
 6.5 7.4 8.3 9.2 10.1 11.0 12.0 13.0
 7.4 8.3 9.2 10.1 11.0 12.0 13.0 14.0
 8.3 9.2 10.1 11.0 12.0 13.0 14.0 15.0

1 2 3 4 5 6 7 8
 1 2 3 4 5 6 7 8
 1.1 2.4 3.2 4.3 5.7 6.5 7.4 8.3
 2.4 3.6 2.5 1.5 9.8 11.5 12.4 13.1
 3.2 4.1 2.5 1.5 9.8 11.5 12.4 13.1
 4.3 5.7 9.8 11.5 12.4 13.1 14.2 15.1
 5.7 6.5 7.4 8.3 9.2 10.1 11.0 12.0
 6.5 7.4 8.3 9.2 10.1 11.0 12.0 13.0
 7.4 8.3 9.2 10.1 11.0 12.0 13.0 14.0
 8.3 9.2 10.1 11.0 12.0 13.0 14.0 15.0

Compressed Row Storage (CRS)

	1	2	3	4	5	6	7	8
1	1.1 ①	2.4 ②			3.2 ⑤			
2	3.6 ②	4.3 ①		2.5 ④		3.7 ⑥		9.1 ⑧
3	5.7 ③				1.5 ⑤		3.1 ⑦	
4	9.8 ④				2.5 ⑤	2.7 ⑥		
5	11.5 ⑤	3.1 ①	9.5 ②	10.4 ③			4.3 ⑦	
6	12.4 ⑥						9.5 ⑦	
7	23.1 ⑦	6.4 ②	2.5 ③			1.4 ⑥		13.1 ⑧
8	51.3 ⑧	9.5 ②	1.3 ③	9.6 ④		3.1 ⑥		

Compressed Row Storage (CRS)

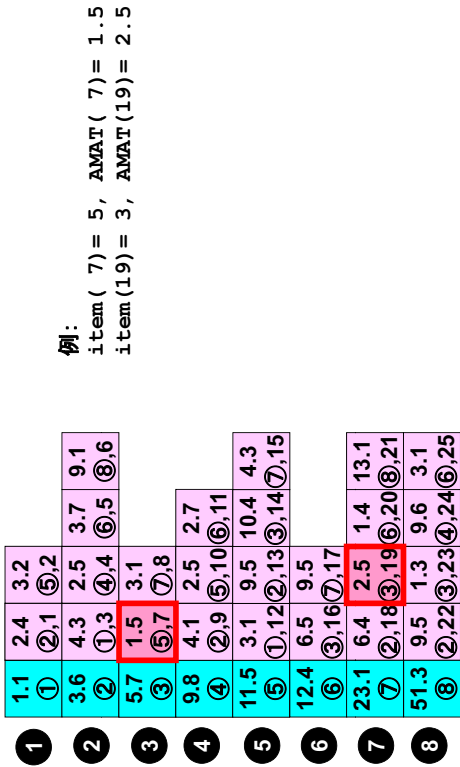
[illegible]

Compressed Row Storage (CRS)

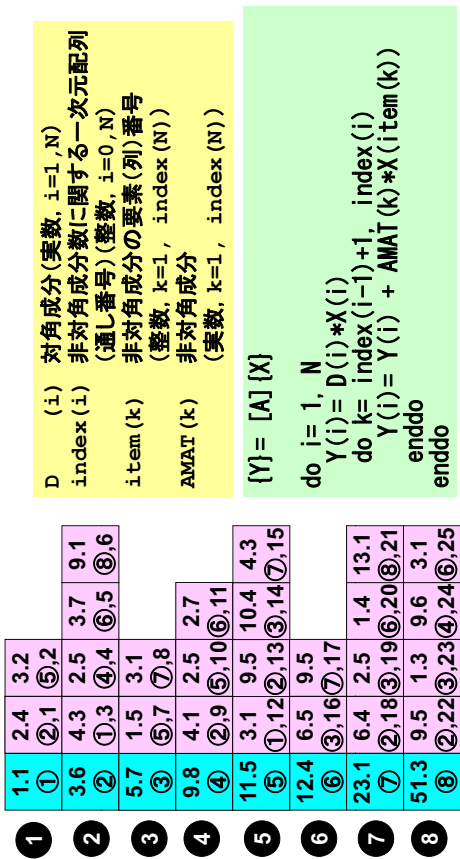
非対角成分数

1	1.1	2.4	3.2							$\text{index}(0) = 0$
2	①	②.1	⑤.2							$\text{index}(1) = 2$
3	③.6	④.3	2.5	3.7	9.1					$\text{index}(2) = 6$
4	⑤.7	1.5	3.1							$\text{index}(3) = 8$
5	9.8	4.1	2.5	2.7						$\text{index}(4) = 11$
6	④	②.9	⑤.10	⑥.11						$\text{index}(5) = 15$
7	11.5	3.1	9.5	10.4	4.3					$\text{index}(6) = 17$
8	⑤	①.12	②.13	③.14	⑦.15					$\text{index}(7) = 21$
9	12.4	6.5	9.5							$\text{index}(8) = 25$
10	⑥	③.16	⑦.17							
11	23.1	6.4	2.5	1.4	13.1					
12	⑦	②.18	③.19	⑥.20	⑧.21					
13	51.3	9.5	1.3	9.6	3.1					
14	⑧	②.22	③.23	④.24	⑥.25					

Compressed Row Storage (CRS)



Compressed Row Storage (CRS)



疎行列: 非零成分のみ記憶
⇒メモリへの負担大:間接参照
(差分, FEM, FVM)

```
{Y} = [A] {X}
do i= 1, N
  Y(i)= D(i)*X(i)
do k= index(i-1)+1, index(i)
  kk= item(k)
  Y(i)= Y(i) + AMAT(k)*X(kk)
enddo
enddo
```

行列ベクトル積: 密行列⇒とても簡単
メモリへの負担も小さい

$$\begin{bmatrix} a_{11} & a_{12} & \dots & a_{1,N-1} & a_{1,N} \\ a_{21} & a_{22} & & a_{2,N-1} & a_{2,N} \\ \dots & & \dots & & \dots \\ a_{N-1,1} & a_{N-1,2} & & a_{N-1,N-1} & a_{N-1,N} \\ a_{N,1} & a_{N,2} & \dots & a_{N,N-1} & a_{N,N} \end{bmatrix} \begin{bmatrix} x_1 \\ x_2 \\ \vdots \\ x_{N-1} \\ x_N \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} y_1 \\ y_2 \\ \vdots \\ y_{N-1} \\ y_N \end{bmatrix}$$

```
{Y} = [A] {X}
do j= 1, N
  Y(j)= 0.d0
do i= 1, N
  Y(j)= Y(j) + A(i, j)*X(i)
enddo
enddo
```

- 背景
 - 有限体積法
 - **前処理付反復法**
- ICCG法によるポアソン方程式法ソルバーについて
 - 実行方法
 - データ構造
 - プログラムの説明
 - 初期化
 - 係数マトリクス生成
 - ICCG法
- OpenMPI「超」入門
- T2K(東大)による実習

科学技術計算における 大規模線形方程式の解法

- 多くの科学技術計算は、最終的に大規模線形方程式 $Ax=b$ を解くことに帰着される。
 - important, expensive
- アプリケーションに応じて様々な手法が提案されている
 - 疎行列 (sparse), 密行列 (dense)
 - 直接法 (direct), 反復法 (iterative)
- 密行列 (dense)
 - グローバルな相互作用: BEM, スペクトル法, MO, MD (気液)
- 疎行列 (sparse)
 - ローカルな相互作用: FEM, FDM, MD (固), 高速多重極展開付 BEM

直接法 (Direct Method)

- Gaussの消去法, 完全LU分解
 - 逆行列 A^{-1} を直接求める
- 利点
 - 安定, 幅広いアプリケーションに適用可能
 - Partial Pivoting
 - 疎行列, 密行列いずれにも適用可能
- 欠点
 - 反復法よりもメモリ, 計算時間を必要とする
 - 密行列の場合, $O(N^3)$ の計算量
 - 大規模な計算向けではない
 - $O(N^2)$ の記憶容量, $O(N^3)$ の計算量

反復法 (Iterative Method)

- 定常 (stationary) 法
 - 反復計算中, 解ベクトル以外の変数は変化せず
 - SOR, Gauss-Seidel, Jacobi など
 - **概して遅い**
- 非定常 (nonstationary) 法
 - 拘束, 最適化条件が加わる
 - Krylov部分空間 (subspace) への写像を基底として使用するため, Krylov部分空間法とも呼ばれる
 - CG (Conjugate Gradient: 共役勾配法)
 - BiCGSTAB (Bi-Conjugate Gradient Stabilized)
 - GMRES (Generalized Minimal Residual)

反復法 (Iterative Method) (続き)

- 利点
 - 直接法と比較して、メモリ使用量、計算量が少ない。
 - 並列計算には適している。
- 欠点
 - 収束性が、アプリケーション、境界条件の影響を受けやすい。
 - 前処理 (preconditioning) が重要。

代表的な「非定常」反復法：共役勾配法

- Conjugate Gradient法，略して「CG」法
 - 最も代表的な「非定常」反復法
- 対称正定値行列 (Symmetric Positive Definite: SPD) 向け
 - 任意のベクトル $\{x\}$ に対して $\{x\}^T [A] \{x\} > 0$
 - 全対角成分 > 0 ，全固有値 > 0 ，全部分行列式 > 0 と同値
 - 熱伝導，弾性，ねじり・・・本コードの場合も SPD
- アルゴリズム
 - 最急降下法 (Steepest Descent Method) の変種
 - $x^{(i)} = x^{(i-1)} + \alpha_i p^{(i)}$
 - $x^{(i)}$: 反復解, $p^{(i)}$: 探索ベクトル, α_i : 定数
 - 厳密解を y とするとき $\{x-y\}^T [A] \{x-y\}$ を最小とするような $\{x\}$ を求める。
 - 詳細は参考文献[長谷川ら]参照

共役勾配法のアルゴリズム

- 行列ベクトル積
- ベクトル内積
- ベクトル定数倍の加減

```
Compute  $r^{(0)} = b - [A] x^{(0)}$ 
for  $i = 1, 2, \dots$ 
   $z^{(i-1)} = r^{(i-1)}$ 
   $\rho_{i-1} = z^{(i-1)} \cdot z^{(i-1)}$ 
  if  $i = 1$ 
     $p^{(1)} = z^{(0)}$ 
  else
     $\beta_{i-1} = \rho_{i-1} / \rho_{i-2}$ 
     $p^{(i)} = z^{(i-1)} + \beta_{i-1} p^{(i-1)}$ 
  endif
   $q^{(i)} = [A] p^{(i)}$ 
   $\alpha_i = \rho_{i-1} / p^{(i)} \cdot q^{(i)}$ 
   $x^{(i)} = x^{(i-1)} + \alpha_i p^{(i)}$ 
   $r^{(i)} = r^{(i-1)} - \alpha_i q^{(i)}$ 
  check convergence |  $r$  |
end
```

$x^{(i)}$: ベクトル
 α_i : スカラー

共役勾配法のアルゴリズム

- 行列ベクトル積
- ベクトル内積
- ベクトル定数倍の加減

```
Compute  $r^{(0)} = b - [A] x^{(0)}$ 
for  $i = 1, 2, \dots$ 
   $z^{(i-1)} = r^{(i-1)}$ 
   $\rho_{i-1} = r^{(i-1)} \cdot z^{(i-1)}$ 
  if  $i = 1$ 
     $p^{(1)} = z^{(0)}$ 
  else
     $\beta_{i-1} = \rho_{i-1} / \rho_{i-2}$ 
     $p^{(i)} = z^{(i-1)} + \beta_{i-1} p^{(i-1)}$ 
  endif
   $q^{(i)} = [A] p^{(i)}$ 
   $\alpha_i = \rho_{i-1} / p^{(i)} \cdot q^{(i)}$ 
   $x^{(i)} = x^{(i-1)} + \alpha_i p^{(i)}$ 
   $r^{(i)} = r^{(i-1)} - \alpha_i q^{(i)}$ 
  check convergence |  $r$  |
end
```

$x^{(i)}$: ベクトル
 α_i : スカラー

共役勾配法のアプローチ

```

Compute  $\mathbf{r}^{(0)} = \mathbf{b} - [\mathbf{A}] \mathbf{x}^{(0)}$ 
for  $i = 1, 2, \dots$ 
   $\mathbf{z}^{(i-1)} = \mathbf{r}^{(i-1)}$ 
   $\rho_{i-1} = \mathbf{r}^{(i-1)} \mathbf{z}^{(i-1)}$ 
  if  $i=1$ 
     $\mathbf{p}^{(1)} = \mathbf{z}^{(0)}$ 
  else
     $\beta_{i-1} = \rho_{i-1} / \rho_{i-2}$ 
     $\mathbf{p}^{(i)} = \mathbf{z}^{(i-1)} + \beta_{i-1} \mathbf{p}^{(i-1)}$ 
  endif
   $\mathbf{q}^{(i)} = [\mathbf{A}] \mathbf{p}^{(i)}$ 
   $\alpha_i = \rho_{i-1} / \mathbf{p}^{(i)} \mathbf{q}^{(i)}$ 
   $\mathbf{x}^{(i)} = \mathbf{x}^{(i-1)} + \alpha_i \mathbf{p}^{(i)}$ 
   $\mathbf{r}^{(i)} = \mathbf{r}^{(i-1)} - \alpha_i \mathbf{q}^{(i)}$ 
  check convergence |  $\mathbf{r}$  |
end

```

- 行列ベクトル積
- ベクトル内積
- ベクトル定数倍の加減

$\mathbf{x}^{(i)}$: ベクトル
 α_i : スカラー

共役勾配法のアプローチ

```

Compute  $\mathbf{r}^{(0)} = \mathbf{b} - [\mathbf{A}] \mathbf{x}^{(0)}$ 
for  $i = 1, 2, \dots$ 
   $\mathbf{z}^{(i-1)} = \mathbf{r}^{(i-1)}$ 
   $\rho_{i-1} = \mathbf{r}^{(i-1)} \mathbf{z}^{(i-1)}$ 
  if  $i=1$ 
     $\mathbf{p}^{(1)} = \mathbf{z}^{(0)}$ 
  else
     $\beta_{i-1} = \rho_{i-1} / \rho_{i-2}$ 
     $\mathbf{p}^{(i)} = \mathbf{z}^{(i-1)} + \beta_{i-1} \mathbf{p}^{(i-1)}$ 
  endif
   $\mathbf{q}^{(i)} = [\mathbf{A}] \mathbf{p}^{(i)}$ 
   $\alpha_i = \rho_{i-1} / \mathbf{p}^{(i)} \mathbf{q}^{(i)}$ 
   $\mathbf{x}^{(i)} = \mathbf{x}^{(i-1)} + \alpha_i \mathbf{p}^{(i)}$ 
   $\mathbf{r}^{(i)} = \mathbf{r}^{(i-1)} - \alpha_i \mathbf{q}^{(i)}$ 
  check convergence |  $\mathbf{r}$  |
end

```

- 行列ベクトル積
- ベクトル内積
- ベクトル定数倍の加減

$\mathbf{x}^{(i)}$: ベクトル
 α_i : スカラー

前処理 (preconditioning) とは？

- 反復法の収束は係数行列の固有値分布に依存
 - 固有値分布が少なく、かつ1に近いほど収束が早い(単位行列)
 - 条件数 (condition number) (対称正定) = 最大最小固有値比
 - 条件数が1に近いほど収束しやすい
- もとの係数行列 $[\mathbf{A}]$ に良く似た前処理行列 $[\mathbf{M}]$ を適用することによって固有値分布を改善する。
 - 前処理行列 $[\mathbf{M}]$ によって元の方程式 $[\mathbf{A}] \{ \mathbf{x} \} = \{ \mathbf{b} \}$ を

$$[\mathbf{A}'] \{ \mathbf{x}' \} = \{ \mathbf{b}' \} \text{ へと変換する。ここで } [\mathbf{A}'] = [\mathbf{M}]^{-1} [\mathbf{A}],$$

$$\{ \mathbf{b}' \} = [\mathbf{M}]^{-1} \{ \mathbf{b} \} \text{ である。}$$
 - $[\mathbf{A}'] = [\mathbf{M}]^{-1} [\mathbf{A}]$ が単位行列に近ければ良いということになる。
 - $[\mathbf{A}'] = [\mathbf{A}] [\mathbf{M}]^{-1}$ のように右からかけることもある。
- 「前処理」は密行列、疎行列ともに使用するが、普通は疎行列を対象にすることが多い。

前処理付共役勾配法

Preconditioned Conjugate Gradient Method (PCG)

実際にやるべき計算は:

$$\{ \mathbf{z} \} = [\mathbf{M}]^{-1} \{ \mathbf{r} \}$$

「近似逆行列」の計算が必要:

$$[\mathbf{M}]^{-1} \approx [\mathbf{A}]^{-1}, \quad [\mathbf{M}] \approx [\mathbf{A}]$$

究極の前処理: 本当の逆行列

$$[\mathbf{M}]^{-1} = [\mathbf{A}]^{-1}, \quad [\mathbf{M}] = [\mathbf{A}]$$

対角スケーリング: 簡単 = 弱い

$$[\mathbf{M}]^{-1} = [\mathbf{D}]^{-1}, \quad [\mathbf{M}] = [\mathbf{D}]$$

対角スケーリング, 点ヤコビ前処理

- 前処理行列として, もとの行列の対角成分のみを取り出した行列を前処理行列 $[M]$ とする。

- 対角スケーリング, 点ヤコビ (point-Jacobi) 前処理

$$[M] = \begin{bmatrix} D_1 & 0 & \dots & 0 & 0 & 0 \\ 0 & D_2 & & 0 & 0 & 0 \\ \dots & & \dots & & & \dots \\ 0 & 0 & & D_{N-1} & 0 & 0 \\ 0 & 0 & \dots & 0 & 0 & D_N \end{bmatrix}$$

- solve** $[M] \mathbf{z}^{(i-1)} = \mathbf{r}^{(i-1)}$ いう場合に逆行列を簡単に求めることができる。
- 簡単な問題では収束する。

ILU(0), IC(0)

- 最もよく使用されている前処理 (疎行列用)
 - 不完全LU分解
 - Incomplete LU Factorization
 - 不完全コレスキー分解
 - Incomplete Cholesky Factorization (対称行列)
- 不完全な直接法
 - もとの行列が疎でも, 逆行列は疎とは限らない。
 - fill-in
 - もとの行列と同じ非ゼロパターン (fill-in無し) を持っているのがILU(0), IC(0)

ファイル類ありか FORTRANだけです

```
>$ cd <$L1>/run
>$ ifort lu1.f -o lu1
>$ ifort lu2.f -o lu2
```



LU分解法：完全LU分解法

- 直接法の一つ
 - 逆行列を直接求める手法
 - 「逆行列」に相当するものを保存しておくので, 右辺が変わったときに計算時間を節約できる
 - 逆行列を求める際にFill-in (もとの行列では0であったところに値が入る) が生じる
- LU factorization

「不」完全LU分解法

- ILU factorization
 - Incomplete LU factorization
- Fill-inの発生を制限して，前処理に使う手法
 - 不完全な逆行列，少し弱い直接法
 - Fill-inを許さないとき：ILU(0)

OMP-1

61

連立一次方程式の行列表現

n元の連立一次方程式の一般形

$$a_{11}x_1 + a_{12}x_2 + \dots + a_{1n}x_n = b_1$$

$$a_{21}x_1 + a_{22}x_2 + \dots + a_{2n}x_n = b_2$$

$$a_{n1}x_1 + a_{n2}x_2 + \dots + a_{nn}x_n = b_n$$

行列表現

$$\begin{pmatrix} a_{11} & a_{12} & \dots & a_{1n} \\ a_{21} & a_{22} & \dots & a_{2n} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{n1} & a_{n2} & \dots & a_{nn} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} x_1 \\ x_2 \\ \vdots \\ x_n \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} b_1 \\ b_2 \\ \vdots \\ b_n \end{pmatrix} \quad \Leftrightarrow \mathbf{A} \mathbf{x} = \mathbf{b}$$

OMP-1

63

LU分解による連立一次方程式の解法

Aがn×n行列のとき、Aを次式のように表すことを
(あるいは、そのようなLとUそのものを)AのLU分解という。

$$\begin{pmatrix} a_{11} & a_{12} & a_{13} & \dots & a_{1n} \\ a_{21} & a_{22} & a_{23} & \dots & a_{2n} \\ a_{31} & a_{32} & a_{33} & \dots & a_{3n} \\ \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{n1} & a_{n2} & a_{n3} & \dots & a_{nn} \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 & \dots & 0 \\ l_{21} & 1 & 0 & \dots & 0 \\ l_{31} & l_{32} & 1 & \dots & 0 \\ \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ l_{n1} & l_{n2} & l_{n3} & \dots & 1 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} u_{11} & u_{12} & u_{13} & \dots & u_{1n} \\ 0 & u_{22} & u_{23} & \dots & u_{2n} \\ 0 & 0 & u_{33} & \dots & u_{3n} \\ \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ 0 & 0 & 0 & \dots & u_{nn} \end{pmatrix}$$

$$\mathbf{A} = \mathbf{LU}$$

L: Lower triangular part of matrix A

U: Upper triangular part of matrix A

62

LU分解を用いたAx=bの解法

1 $\mathbf{A} = \mathbf{LU}$ となるAのLU分解LとUを求める。

2 $\mathbf{Ly} = \mathbf{b}$ の解yを求める。(簡単！)

3 $\mathbf{Ux} = \mathbf{y}$ の解xを求める。(簡単！)

このxが $\mathbf{Ax} = \mathbf{b}$ の解となる

$$\therefore \mathbf{Ax} = \mathbf{LUx} = \mathbf{Ly} = \mathbf{b}$$

OMP-1

64

Ly=bの解法：前進代入

$$\mathbf{L}\mathbf{y} = \mathbf{b} \quad \longleftrightarrow \quad \begin{pmatrix} 1 & 0 & \cdots & 0 \\ l_{21} & 1 & \cdots & 0 \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ l_{n1} & l_{n2} & \cdots & 1 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} y_1 \\ y_2 \\ \vdots \\ y_n \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} b_1 \\ b_2 \\ \vdots \\ b_n \end{pmatrix}$$

$$\begin{aligned} y_1 &= b_1 \\ l_{21}y_1 + y_2 &= b_2 \\ &\vdots \\ l_{n1}y_1 + l_{n2}y_2 + \cdots + y_n &= b_n \end{aligned} \quad \longleftrightarrow \quad \begin{aligned} y_1 &= b_1 \\ y_2 &= b_2 - l_{21}y_1 \\ &\vdots \\ y_n &= b_n - l_{n1}y_1 - l_{n2}y_2 - \cdots - \sum_{i=1}^{n-1} l_{ni}y_i \end{aligned}$$

芋づる式に（one after another）解が求まる。

65

OMP-1

LU分解の求め方

$$\begin{pmatrix} a_{11} & a_{12} & a_{13} & \cdots & a_{1n} \\ a_{21} & a_{22} & a_{23} & \cdots & a_{2n} \\ a_{31} & a_{32} & a_{33} & \cdots & a_{3n} \\ \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{n1} & a_{n2} & a_{n3} & \cdots & a_{nm} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} u_{11} & u_{12} & u_{13} & \cdots & u_{1n} \\ l_{21} & 1 & 0 & \cdots & 0 \\ l_{31} & l_{32} & 1 & \cdots & 0 \\ \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ l_{n1} & l_{n2} & l_{n3} & \cdots & 1 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} u_{11} & u_{12} & u_{13} & \cdots & u_{1n} \\ 0 & u_{22} & u_{23} & \cdots & u_{2n} \\ 0 & 0 & u_{33} & \cdots & u_{3n} \\ \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ 0 & 0 & 0 & \cdots & u_{nn} \end{pmatrix}$$

$$\begin{aligned} \textcircled{1} \quad a_{11} &= u_{11}, a_{12} = u_{12}, \dots, a_{1n} = u_{1n} \Rightarrow u_{11}, u_{12}, \dots, u_{1n} \\ \textcircled{2} \quad a_{21} &= l_{21}u_{11}, a_{31} = l_{31}u_{11}, \dots, a_{n1} = l_{n1}u_{11} \Rightarrow l_{21}, l_{31}, \dots, l_{n1} \\ \textcircled{3} \quad a_{22} &= l_{21}u_{12} + u_{22}, \dots, a_{2n} = l_{21}u_{1n} + u_{2n} \Rightarrow u_{22}, u_{23}, \dots, u_{2n} \\ \textcircled{4} \quad a_{32} &= l_{31}u_{12} + l_{32}u_{22}, \dots \Rightarrow l_{32}, l_{42}, \dots, l_{n2} \end{aligned}$$

OMP-1

67

Ux=yの解法：後退代入

$$\mathbf{U}\mathbf{x} = \mathbf{y} \quad \longleftrightarrow \quad \begin{pmatrix} u_{11} & u_{12} & \cdots & u_{1n} \\ 0 & u_{22} & \cdots & u_{2n} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ 0 & 0 & \cdots & u_{nn} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} x_1 \\ x_2 \\ \vdots \\ x_n \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} y_1 \\ y_2 \\ \vdots \\ y_n \end{pmatrix}$$

$$\begin{aligned} u_{nm}x_n &= y_n \\ u_{n-1,n-1}x_{n-1} + u_{n-1,n}x_n &= y_{n-1} \\ &\vdots \\ u_{11}x_1 + u_{12}x_2 + \cdots + u_{1n}x_n &= y_1 \end{aligned} \quad \longleftrightarrow \quad \begin{aligned} x_n &= y_n / u_{nn} \\ x_{n-1} &= (y_{n-1} - u_{n-1,n}x_n) / u_{n-1,n-1} \\ &\vdots \\ x_1 &= \left(y_1 - \sum_{i=2}^n u_{1i}x_i \right) / u_{11} \end{aligned}$$

芋づる式に（one after another）解が求まる。

66

OMP-1

数値例

$$\mathbf{A} = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 \\ 2 & 6 & 7 & 10 \\ 2 & 2 & 8 & 7 \\ 0 & -4 & 7 & 1 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 \\ l_{21} & 1 & 0 & 0 \\ l_{31} & l_{32} & 1 & 0 \\ l_{41} & l_{42} & l_{43} & 1 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} u_{11} & u_{12} & u_{13} & u_{14} \\ 0 & u_{22} & u_{23} & u_{24} \\ 0 & 0 & u_{33} & u_{34} \\ 0 & 0 & 0 & u_{44} \end{pmatrix}$$

$$\begin{aligned} \text{第1行} \quad & \rightarrow 1 = u_{11}, 2 = u_{12}, 3 = u_{13}, 4 = u_{14} \\ \text{第1列} \quad & \rightarrow 2 = l_{21}u_{11} \Rightarrow l_{21} = 2/u_{11} = 2, \quad 2 = l_{31}u_{11} \Rightarrow l_{31} = 2/u_{11} = 2 \\ & \quad \quad \quad 0 = l_{41}u_{11} \Rightarrow l_{41} = 0/u_{11} = 0 \\ \text{第2行} \quad & \rightarrow 6 = l_{21}u_{12} + u_{22} \Rightarrow u_{22} = 2, \quad 7 = l_{21}u_{13} + u_{23} \Rightarrow u_{23} = 1 \\ & \quad \quad \quad 10 = l_{21}u_{14} + u_{24} \Rightarrow u_{24} = 2 \\ \text{第2列} \quad & \rightarrow 2 = l_{31}u_{12} + l_{32}u_{22} \Rightarrow l_{32} = -1, \quad -4 = l_{41}u_{12} + l_{42}u_{22} \Rightarrow l_{42} = -2 \end{aligned}$$

OMP-1

68



数値例(続き)

$$\mathbf{A} = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 \\ 2 & 6 & 7 & 10 \\ 2 & 2 & 8 & 7 \\ 0 & -4 & 7 & 1 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} l_{11} & l_{12} & l_{13} & l_{14} \\ l_{21} & l_{22} & l_{23} & l_{24} \\ l_{31} & l_{32} & l_{33} & l_{34} \\ l_{41} & l_{42} & l_{43} & l_{44} \end{pmatrix}$$

第3行 $\Rightarrow 8 = l_{31}u_{13} + l_{32}u_{23} + u_{33} \Rightarrow u_{33} = 3,$
 $7 = l_{31}u_{14} + l_{32}u_{24} + u_{34} \Rightarrow u_{34} = 1$

第3列 $\Rightarrow 7 = l_{41}u_{13} + l_{42}u_{23} + l_{43}u_{33} \Rightarrow u_{43} = 3$

第4行(第4列) $\Rightarrow 1 = l_{41}u_{14} + l_{42}u_{24} + l_{43}u_{34} + u_{44} \Rightarrow u_{44} = 2$

1行、1列、2行、2列、・・・の順に求める式を作っていく。

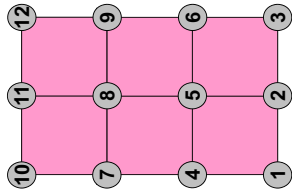
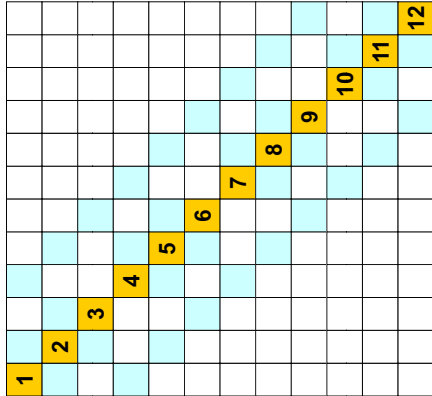
OMP-1

69

OMP-1

71

実例:5点差分



数値例(続き)

結局

$$\mathbf{A} = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 \\ 2 & 6 & 7 & 10 \\ 2 & 2 & 8 & 7 \\ 0 & -4 & 7 & 1 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 \\ 2 & 1 & 0 & 0 \\ 2 & -1 & 1 & 0 \\ 0 & -2 & 3 & 1 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 \\ 1 & 2 & 3 & 4 \\ 0 & 0 & 0 & 2 \\ 0 & 0 & 0 & 2 \end{pmatrix}$$



$\mathbf{L}$



$\mathbf{U}$

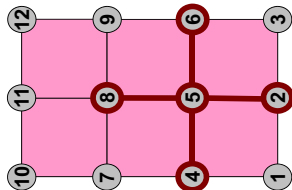
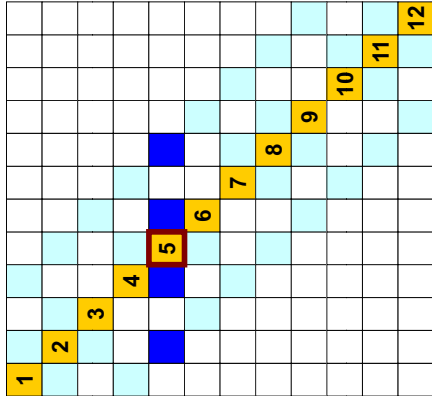
OMP-1

70

OMP-1

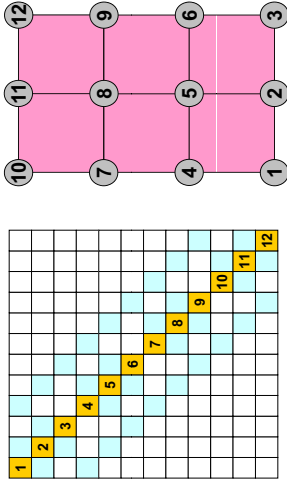
72

実例:5点差分



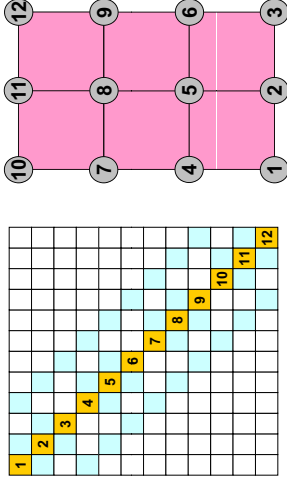
実例:係数マトリクス

[illegible]



实例：解

[illegible]



完全LU分解したマトリクス

./lu1 とタイプ

もとのマトリクス

[illegible]

LU分解したマトリクス

[L][U]同時に表示

[L]对角成分(=1)省略

(fill-inが生じている。も

ともと0だった成分が非

ザロになった(る)

[illegible]

不完全LU分解したマトリクス(fill-in無し)

./lu2とタイプ

不完全LU分解した
マトリクス(fill-in無し)

[L][U]同時に表示

[L]对角成分(=1)省略

[illegible]

完全LU分解した

マトリクス

「[U]同時に表示

[[对鱼成分(=1)省略

(fill-inが生じている。も

ともと0だった成分が非

ゼロになっている)

[illegible]

解の比較:ちよつと違う

不完全LU分解

[illegible]

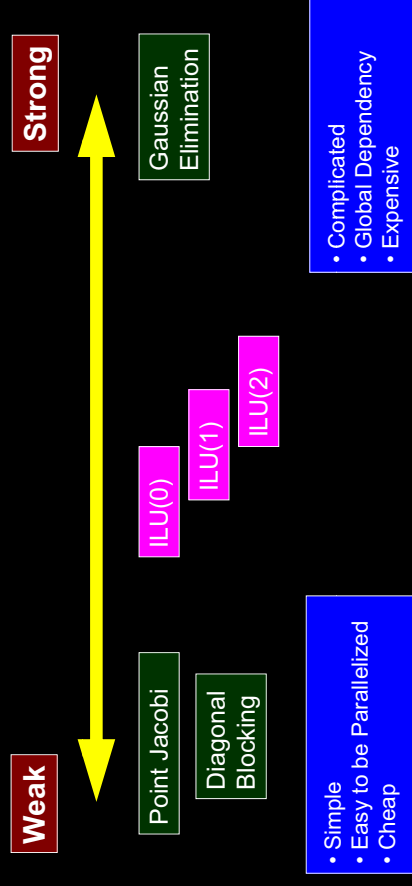
完全LU分解

1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12
6.00	-0.17	5.83	-1.00	-0.17	5.83	-0.03	-0.17	5.83	-1.00	-0.17	5.83

ILU(0), IC(0) 前处理

- Fill-inを全く考慮しない「不完全な」分解
 - 記憶容量，計算量削減
- これを解くと「不完全な」解が得られるが，本来の解とそれほどずれていない
 - 問題に依存する

前処理の分類: Trade-off



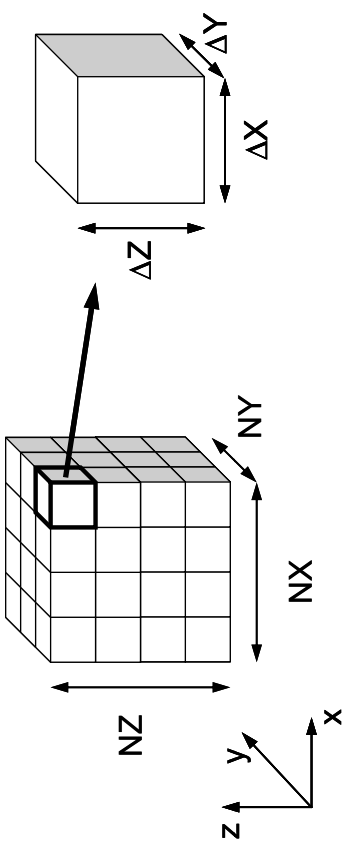
- 背景
 - 有限体積法
 - 前処理付反復法
- ICCG法によるポアソン方程式ソルバーについて
 - 実行方法
 - データ構造
 - プログラムの説明
 - 初期化
 - 係数マトリクス生成
 - ICCG法
- OpenMP「超」入門
- T2K(東大)による実習

対象とするアプリケーションの概要

- 支配方程式: 三次元ポアソン方程式

$$\frac{\partial^2 \phi}{\partial x^2} + \frac{\partial^2 \phi}{\partial y^2} + \frac{\partial^2 \phi}{\partial z^2} + f = 0$$
- 有限体積法 (Finite Volume Method, **FVM**) による空間離散化
 - 任意形状の要素, 要素中心で変数を定義。
 - 直接差分法 (Direct Finite Difference Method) とも呼ばれる。
- 境界条件
 - ディリクレ, 体積フラックス
- 反復法による連立一次方程式解法
 - 共役勾配法 (CG) + 前処理

対象: 規則正しい三次元差分格子
半非構造的に扱う



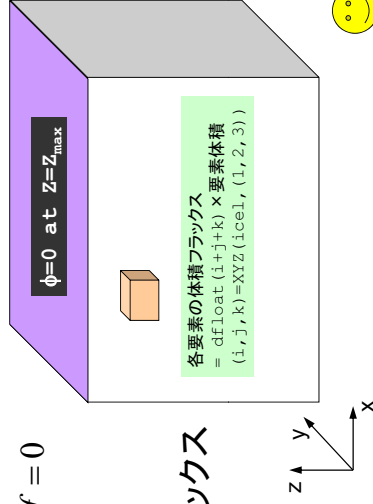
解いている問題: 三次元ポアソン方程式 変数: 要素中心で定義

ポアソン方程式

$$\frac{\partial^2 \phi}{\partial x^2} + \frac{\partial^2 \phi}{\partial y^2} + \frac{\partial^2 \phi}{\partial z^2} + f = 0$$

境界条件

- 各要素で体積フラックス
- $Z = Z_{\max}$ 面で $\phi = 0$



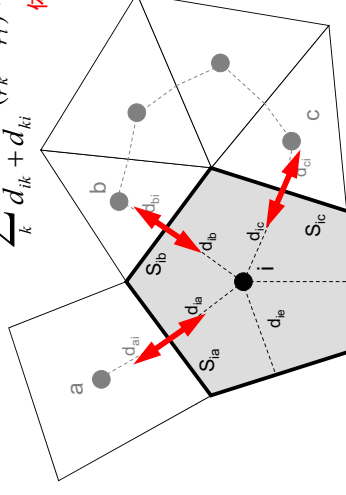
有限体積法 Finite Volume Method (FVM)

面を通過するフラックスの保存に着目

隣接要素との拡散

$$\sum_k \frac{S_{ik}}{d_{ik} + d_{ki}} (\phi_k - \phi_i) + V_i \dot{Q}_i = 0$$

体積フラックス



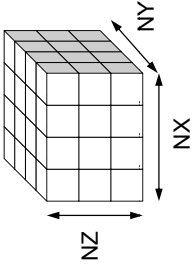
V_i : 要素体積
 S : 表面面積
 d_{ij} : 要素中心から表面までの距離
 Q : 体積フラックス

mesh.dat (2/5)

```

4 3 2
24 1 0 2 0 0 5 0 13 1 1 1 1 1
1 2 1 3 0 0 6 0 14 2 1 1 1 1
2 3 2 4 0 0 7 0 15 3 1 1 1 1
3 4 3 0 0 8 0 16 4 1 1 1 1
4 4 3 0 0 9 0 17 1 2 1 1 1
5 0 6 1 9 0 10 0 18 2 2 1 1
6 5 7 2 10 0 11 0 19 3 2 1 1
7 6 8 3 11 0 12 0 20 4 2 1 1
8 7 0 4 12 0 13 0 21 1 3 1 1
9 0 10 5 0 14 0 22 2 3 1 1
10 9 11 6 0 15 0 23 3 3 1 1
11 10 12 7 0 16 0 24 4 3 1 1
12 11 0 8 0 17 1 0 1 2 1 1
13 0 14 0 18 2 0 2 1 2 1 1
14 13 15 0 19 3 0 3 1 2 1 1
15 14 16 0 20 4 0 4 1 2 1 1
16 15 0 21 5 0 5 2 2 1 1
17 0 18 13 21 6 0 6 2 2 1 1
18 17 19 14 22 7 0 7 2 2 1 1
19 18 20 15 23 8 0 8 2 2 1 1
20 19 0 16 24 9 0 9 2 2 1 1
21 0 22 17 0 10 0 1 3 2 1 1
22 21 23 18 0 11 0 2 3 2 1 1
23 22 24 19 0 12 0 3 3 2 1 1
24 23 0 20 0 13 0 4 3 2 1 1

```



X,Y,Z方向の要素数

```

read (21, '(10i10)') NX, NY, NZ

```

```

read (21, '(10i10)') ICELTOT

```

```

do i = 1, ICELTOT

```

```

  read (21, '(10i10)') ii, (NEIBcell(i,k), k= 1, 6), (XYZ(i,j), j= 1, 3)

```

```

enddo

```

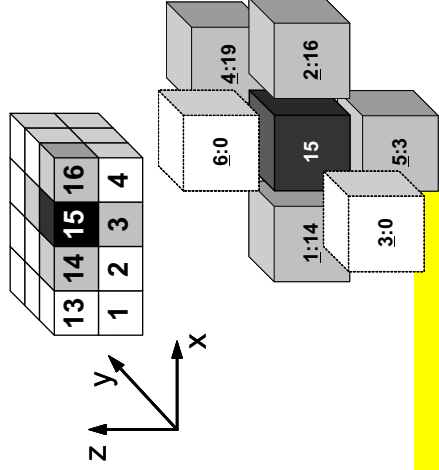
mesh.dat (4/5)

```

4 3 2
24 1 0 2 0 0 5 0 13 1 1 1 1 1
1 2 1 3 0 0 6 0 14 2 1 1 1 1
2 3 2 4 0 0 7 0 15 3 1 1 1 1
3 4 3 0 0 8 0 16 4 1 1 1 1
4 4 3 0 0 9 0 17 1 2 1 1 1
5 0 6 1 9 0 10 0 18 2 2 1 1
6 5 7 2 10 0 11 0 19 3 2 1 1
7 6 8 3 11 0 12 0 20 4 2 1 1
8 7 0 4 12 0 13 0 21 1 3 1 1
9 0 10 5 0 14 0 22 2 3 1 1
10 9 11 6 0 15 0 23 3 3 1 1
11 10 12 7 0 16 0 24 4 3 1 1
12 11 0 8 0 17 1 0 1 2 1 1
13 0 14 0 18 2 0 2 1 2 1 1
14 13 15 0 19 3 0 3 1 2 1 1
15 14 16 0 20 4 0 4 1 2 1 1
16 15 0 21 5 0 5 2 2 1 1
17 0 18 13 21 6 0 6 2 2 1 1
18 17 19 14 22 7 0 7 2 2 1 1
19 18 20 15 23 8 0 8 2 2 1 1
20 19 0 16 24 9 0 9 2 2 1 1
21 0 22 17 0 10 0 1 3 2 1 1
22 21 23 18 0 11 0 2 3 2 1 1
23 22 24 19 0 12 0 3 3 2 1 1
24 23 0 20 0 13 0 4 3 2 1 1

```

隣接要素: NEIBcell(i,k)



```

read (21, '(10i10)') NX, NY, NZ

```

```

read (21, '(10i10)') ICELTOT

```

```

do i = 1, ICELTOT

```

```

  read (21, '(10i10)') ii, (NEIBcell(i,k), k= 1, 6), (XYZ(i,j), j= 1, 3)

```

```

enddo

```

1項目目は通し番号です(読み飛ばし)

mesh.dat (3/5)

要素数: NX x NY x NZ

```

4 3 2
24 1 0 2 0 0 5 0 13 1 1 1 1 1
1 2 1 3 0 0 6 0 14 2 1 1 1 1
2 3 2 4 0 0 7 0 15 3 1 1 1 1
3 4 3 0 0 8 0 16 4 1 1 1 1
4 4 3 0 0 9 0 17 1 2 1 1 1
5 0 6 1 9 0 10 0 18 2 2 1 1
6 5 7 2 10 0 11 0 19 3 2 1 1
7 6 8 3 11 0 12 0 20 4 2 1 1
8 7 0 4 12 0 13 0 21 1 3 1 1
9 0 10 5 0 14 0 22 2 3 1 1
10 9 11 6 0 15 0 23 3 3 1 1
11 10 12 7 0 16 0 24 4 3 1 1
12 11 0 8 0 17 1 0 1 2 1 1
13 0 14 0 18 2 0 2 1 2 1 1
14 13 15 0 19 3 0 3 1 2 1 1
15 14 16 0 20 4 0 4 1 2 1 1
16 15 0 21 5 0 5 2 2 1 1
17 0 18 13 21 6 0 6 2 2 1 1
18 17 19 14 22 7 0 7 2 2 1 1
19 18 20 15 23 8 0 8 2 2 1 1
20 19 0 16 24 9 0 9 2 2 1 1
21 0 22 17 0 10 0 1 3 2 1 1
22 21 23 18 0 11 0 2 3 2 1 1
23 22 24 19 0 12 0 3 3 2 1 1
24 23 0 20 0 13 0 4 3 2 1 1

```

```

read (21, '(10i10)') NX, NY, NZ

```

```

read (21, '(10i10)') ICELTOT

```

```

do i = 1, ICELTOT

```

```

  read (21, '(10i10)') ii, (NEIBcell(i,k), k= 1, 6), (XYZ(i,j), j= 1, 3)

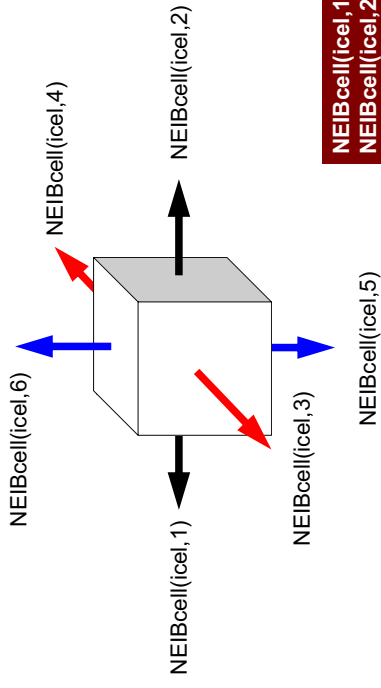
```

```

enddo

```

NEIBcell: 隣接している要素番号 境界面の場合は0



NEIBcell(15,1)= 15 - 1
 NEIBcell(15,2)= 15 + 1
 NEIBcell(15,3)= 15 - NX
 NEIBcell(15,4)= 15 + NX
 NEIBcell(15,5)= 15 - NX*NY
 NEIBcell(15,6)= 15 + NX*NY

前処理手法の選択

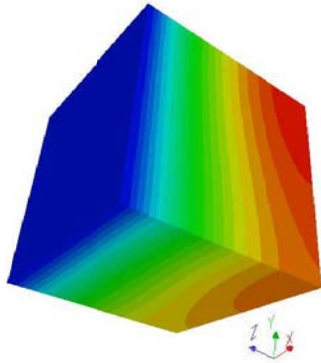
1	MEHOD 1:2
1.00e-00	1.00e-00 1.00e-00
1.00e-08	DX/DY/DZ
	EPSICCG

- METHOD=1 不完全修正コレスキー分解
(非対角項保存)
- METHOD=2 不完全修正コレスキー分解
- METHOD=3 対角スケーリング(点ヤコビ)
- NX=NY=NZ=32として, METHOD=1,2,3について計算してみよ !

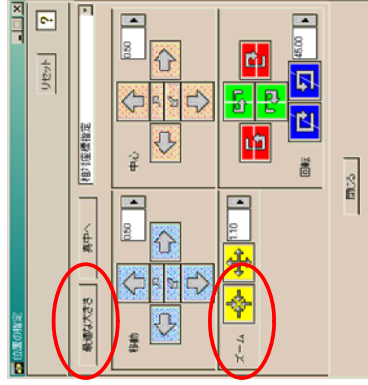
プログラムの実行

計算実行, ポスト処理

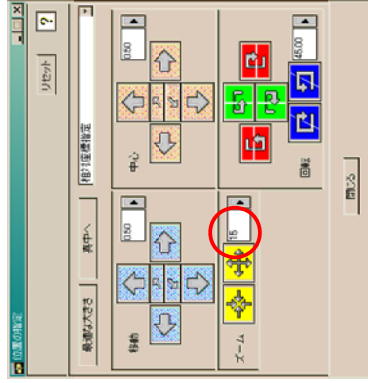
```
$> cd <$L1>/run
$> ./L1-sol
$> ls test.inp
test.inp
```



このような「位置の指定」ウィンドウが表示される

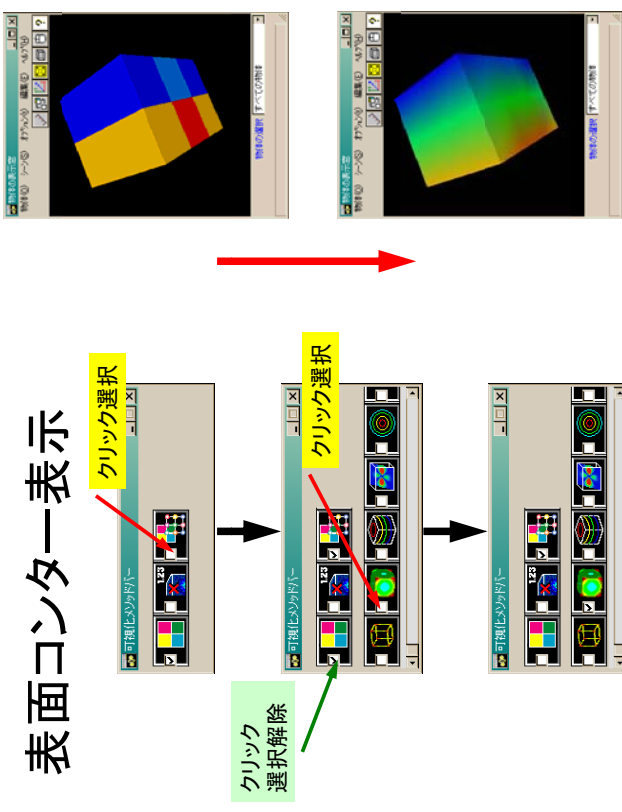


「最適な大きさ」, 「ズーム (縮小)」などのボタンを使用

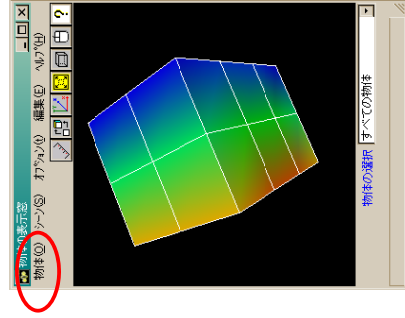


「最適な大きさ」, 「ズーム (縮小)」などのボタンを使用

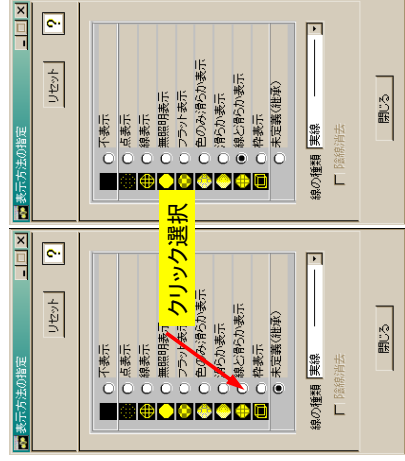
表面コンタナー表示



メッシュ表示

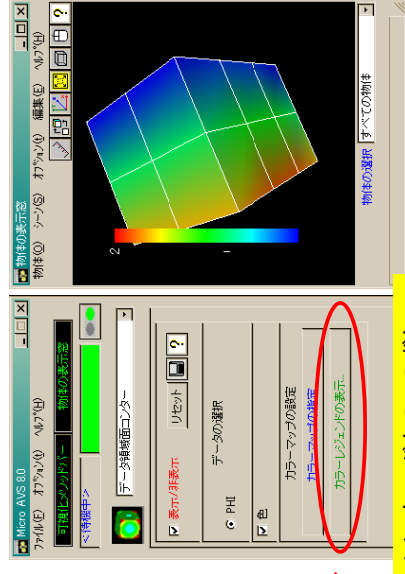
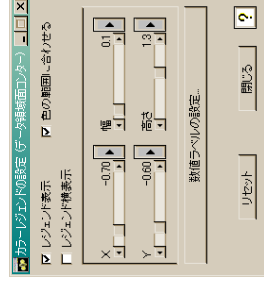


「物体の表示窓」から「物体 (O) ⇒ 表示方法の指定 (M)」を選択する。



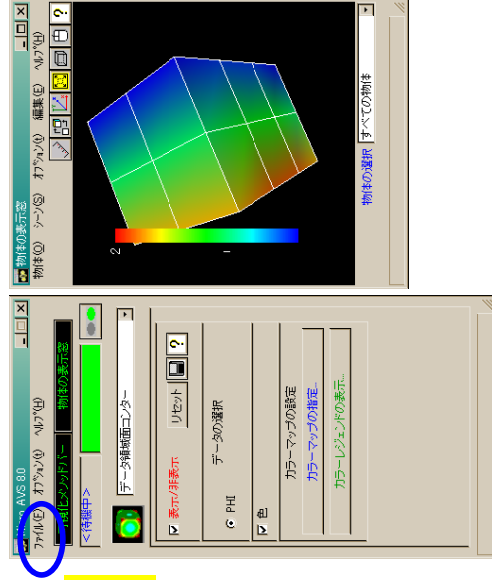
出てきたウインドウの「線と滑らか表示」をクリックする。

リジエント表示



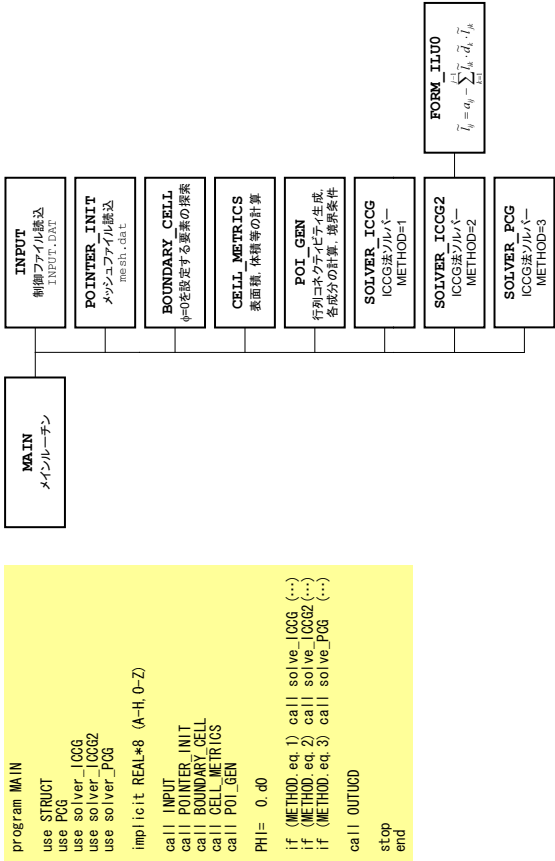
メインウィンドウのこのボタンを押すとリジエントが表示され設定用のウィンドウも現れる。

ファイル保存

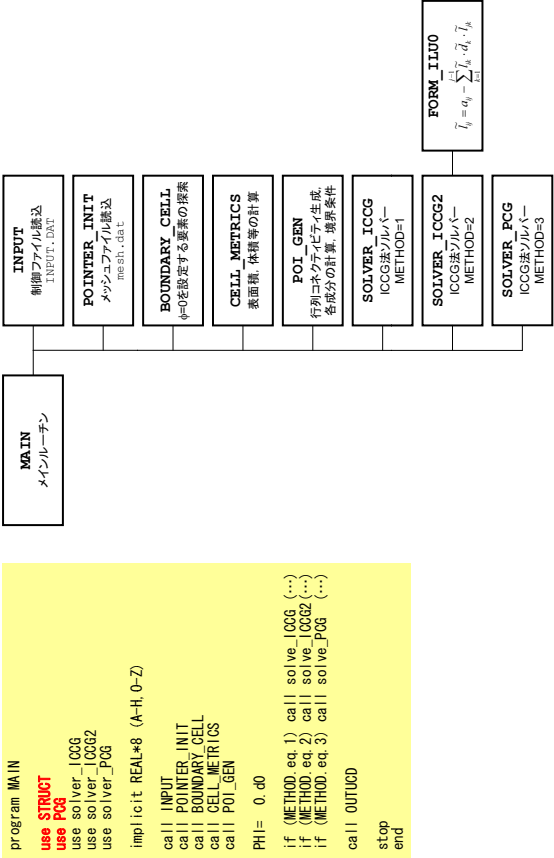


- 背景
 - 有限体積分法
 - 前処理付反復法
- ICCG法によるポアソン方程式法ソルバーについて
 - 実行方法
 - データ構造
 - プログラムの説明
 - 初期化
 - 係数マトリクス生成
 - ICCG法
- OpenMPI「超」入門
- T2K(東大)による実習

プログラムの構成



プログラムの構成



module STRUCT



module PCG(1/5)

```
module PCG
integer, parameter :: N2= 256
integer :: Nlmax, Nlmax, NCOLORtot, NCOLORK, NU, NL, METHOD
integer :: NPL, NPU
real(kind=8) :: EPSICG3
real(kind=8), dimension(:), allocatable :: D, PHI, BFORCE
real(kind=8), dimension(:), allocatable :: AL, AU
integer, dimension(:), allocatable :: INL, INU, COLORindex
integer, dimension(:), allocatable :: ULDTonEW, NEWToLD
integer, dimension(:,:), allocatable :: IAL, IAU
integer, dimension(:), allocatable :: indexL, itemL
integer, dimension(:), allocatable :: indexU, itemU
end module PCG
```

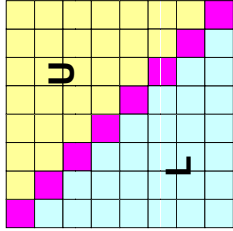
扱う行列：疎行列
(自分の周辺のみと接続)
⇒ 非ゼロ成分のみを記憶する
上下三角成分を別々に記憶

module PCG(2/5)

補助配列

下三角成分(列番号):
非対角成分で自分より要素番号
が小さい。
IAL(icou,i) < i

上三角成分(列番号):
非対角成分で自分より要素番号
が大きい。
IAU(icou,i) > i



INL (ICELTOT)
IAL (NL, ICELTOT)
INU (ICELTOT)
IAU (NU, ICELTOT)
NU, NL
非零下三角成分の数
非零上三角成分の数
非零上三角成分 (列番号)
非零上下三角成分の最大数 (ここでは6)
indexL (0: ICELTOT)
indexU (0: ICELTOT)
NPL, NPU
itemL (NPL), itemU (NPU)
各行の非零下三角成分数 (GRS)
各行の非零上三角成分数 (GRS)
非零上下三角成分数の合計 (GRS)
比零上下三角成分 (列番号) (GRS)

module PCG(3/5)

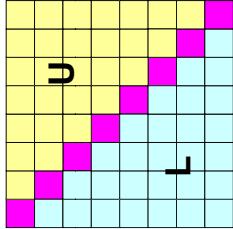
```
module PCG
integer, parameter :: N2= 256
integer :: Nlmax, Nlmax, NCOLORtot, NCOLORK, NU, NL, METHOD
integer :: NPL, NPU
real(kind=8) :: EPSICG3
real(kind=8), dimension(:), allocatable :: D, PHI, BFORCE
real(kind=8), dimension(:), allocatable :: AL, AU
integer, dimension(:), allocatable :: INL, INU, COLORindex
integer, dimension(:), allocatable :: ULDTonEW, NEWToLD
integer, dimension(:,:), allocatable :: IAL, IAU
integer, dimension(:), allocatable :: indexL, itemL
integer, dimension(:), allocatable :: indexU, itemU
end module PCG
```

非零下三角成分の数

非零下三角成分 (列番号)
非零上三角成分の数

非零上三角成分 (列番号)
非零上下三角成分の最大数 (ここでは6)

indexL (0: ICELTOT)
indexU (0: ICELTOT)
NPL, NPU
itemL (NPL), itemU (NPU)
各行の非零下三角成分数 (GRS)
各行の非零上三角成分数 (GRS)
非零上下三角成分数の合計 (GRS)
比零上下三角成分 (列番号) (GRS)

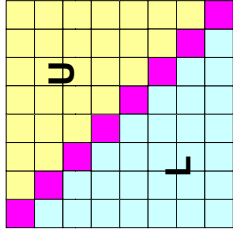


module PCG(4/5)

補助配列

下三角成分(列番号):
IAL(icou,i) < i
その個数が INL(i)

上三角成分(列番号):
IAU(icou,i) > i
その個数が INU(i)



INL (ICELTOT)
IAL (NL, ICELTOT)
INU (ICELTOT)
IAU (NU, ICELTOT)
NU, NL
非零下三角成分の数
非零上三角成分 (列番号)
非零上三角成分の数
非零上下三角成分 (列番号)
非零上下三角成分の最大数 (ここでは6)
indexL (0: ICELTOT)
indexU (0: ICELTOT)
NPL, NPU
itemL (NPL), itemU (NPU)
各行の非零下三角成分数 (GRS)
各行の非零上三角成分数 (GRS)
非零上下三角成分数の合計 (GRS)
比零上下三角成分 (列番号) (GRS)

module PCG (5/5)

```
module PCG
integer, parameter :: N2= 256
integer :: Nlmax, Nlmax, NCOLORk, NU, NL, METHOD
integer :: NPL, NPU
real (kIND=4) :: EPS1000
real (kIND=8), dimension(:), allocatable :: D, PHI, BFORCE
real (kIND=8), dimension(:), allocatable :: AL, AU
integer, dimension(:), allocatable :: INL, INU, COLORindex
integer, dimension(:), allocatable :: OLDtoNEW, NEWtoOLD
integer, dimension(:,:), allocatable :: IAL, IAU
integer, dimension(:), allocatable :: indexL, itemL
integer, dimension(:), allocatable :: indexU, itemU
end module PCG
```

METHOD 前処理手法 (=1, =2, =3)
EPS1000 収束打ち残差
D 係数行列の対角成分
PHI 従属変数
BFORCE (ICELTOT) 連立一次方程式の右辺ベクトル
AL (NPL), AU (NPU) 係数行列の比零上下三角成分 (CRS)

行列関係変数：まとめ

配列・変数名	型	内 容
D (N)	R	対角成分, (N:全メッシュ数)
BFORCE (N)	R	右辺ベクトル
PHI (N)	R	未知数ベクトル
indexL (0:N)	I	各行の非零下三角成分数 (CRS)
indexU (0:N)	I	各行の非零上三角成分数 (CRS)
NPL	I	非零下三角成分総数 (CRS)
NPU	I	非零上三角成分総数 (CRS)
itemL (NPL)	I	非零下三角成分 (列番号) (CRS)
itemU (NPU)	I	非零下三角成分 (列番号) (CRS)
AL (NPL)	R	非零下三角成分 (係数) (CRS)
AU (NPL)	R	非零上三角成分 (係数) (CRS)

行列関係変数：まとめ(補助配列)

配列・変数名	型	内 容
NL, NU	I	各行の非零上下三角成分の最大数 (ここでは6)
INL (N)	I	各行の非零下三角成分数
INU (N)	I	各行の非零上三角成分数
IAL (NL, N)	I	各行の非零下三角成分に対応する列番号
IAU (NU, N)	I	各行の非零上三角成分に対応する列番号

補助配列を使う理由

- ① NPL, NPUの値が前以てわからない
- ② 後掲の並び替え (ordering, reordering) のとき CRS形式ではやりにくい

行列ベクトル積：{q}=[A]{p}

```
do i= 1, N
    VAL= D(i)*p(i)
    do k= indexL (i-1)+1, indexL (i)
        VAL= VAL + AL (k) *p (itemL (k))
    enddo
    do k= indexU (i-1)+1, indexU (i)
        VAL= VAL + AU (k) *p (itemU (k))
    enddo
    q (i)= VAL
enddo
```


プログラムの構成

```
program MAIN
  use STRUCT
  use PGG
  use solver_ICCG
  use solver_ICCG2
  use solver_PCG

  implicit REAL*8 (A-H,O-Z)

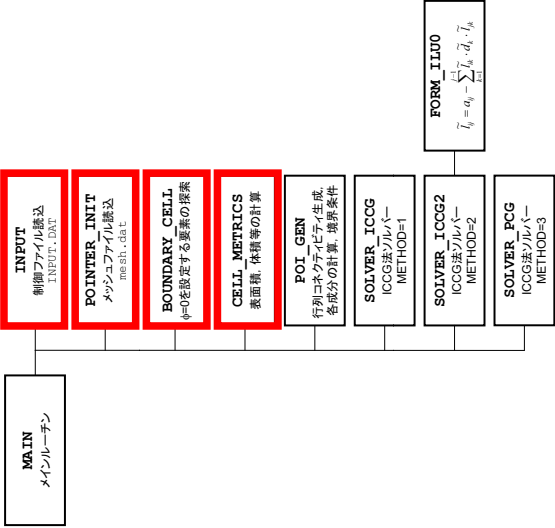
  call INPUT
  call POINTER_INIT
  call BOUNDARY_CELL
  call CELL_METRICS
  call POI_GEN

  PH= 0.d0

  if (METHOD.eq.1) call solve_ICCG (...)
  if (METHOD.eq.2) call solve_ICCG2 (...)
  if (METHOD.eq.3) call solve_PCG (...)

  call OUTUCD

stop
end
```



input:「input.dat」の読み込み

```
IC
IC*** INPUT
IC***
IC***
IC
IC INPUT CONTROL DATA
subroutine INPUT
  use STRUCT
  use PGG
  implicit REAL*8 (A-H,O-Z)
  character*80 CNTRL
  IC CNTRL file
  open (11, file='INPUT.DAT', status='unknown')
  read (11,*) METHOD
  read (11,*) DX,DZ
  read (11,*) EPSICCG
  close (11)
  IC==
  return
end

1
1.00e-00 1.00e-00 1.00e-00
1.0e-08

MEHOD 1:2
DX/DY/DZ
EPSICCG
```

pointer_init:「mesh.dat」の読み込み

NX,NY,NZ :
x, y, z方向要素数

ICELTOT :
要素数 (NX × NY × NZ)
NEIBcel (ICELTOT, 6) :
隣接要素

XYZ (ICELTOT, 3) :
要素座標

```
IC
IC*** POINTER_INIT
IC***
IC***
IC
subroutine POINTER_INIT
  use STRUCT
  use PGG
  use PGG t, REAL*8 (A-H,O-Z)
  character*9 frame
  open (21, file='mesh.dat', status='unknown', form='formatted')
  read (21, '(10i10)') NX, NY, NZ
  read (21, '(10i10)') ICELTOT
  allocate (NEIBcel((ICELTOT,6), XYZ((ICELTOT,3))
  do i=1, ICELTOT
    & read (21, '(10i10)') i1, (NEIBcel(i,k), k=1,6),
    & XYZ (i,j), j=1,3)
  enddo
  close (21)
  if (.DX.le.0.0eq) then
    DX= 1.d0 / dfloat(NX)
    DY= 1.d0 / dfloat(NY)
    DZ= 1.d0 / dfloat(NZ)
  endif
  NXPI= NX + 1
  NYPI= NY + 1
  NZPI= NZ + 1
  IBNDTOT= NXPI * NYPI
  N = NXPI * NYPI * NZPI
  return
end
```

pointer_init

DX=0.0となっていた場合
のみ、DX,DY,DZをこのよう
に指定

```
IC
IC*** POINTER_INIT
IC***
IC***
IC
subroutine POINTER_INIT
  use STRUCT
  use PGG
  use PGG t, REAL*8 (A-H,O-Z)
  character*9 frame
  open (21, file='mesh.dat', status='unknown', form='formatted')
  read (21, '(10i10)') NX, NY, NZ
  read (21, '(10i10)') ICELTOT
  allocate (NEIBcel((ICELTOT,6), XYZ((ICELTOT,3))
  do i=1, ICELTOT
    & read (21, '(10i10)') i1, (NEIBcel(i,k), k=1,6),
    & XYZ (i,j), j=1,3)
  enddo
  close (21)
  if (.DX.le.0.0eq) then
    DX= 1.d0 / dfloat(NX)
    DY= 1.d0 / dfloat(NY)
    DZ= 1.d0 / dfloat(NZ)
  endif
  NXPI= NX + 1
  NYPI= NY + 1
  NZPI= NZ + 1
  IBNDTOT= NXPI * NYPI
  N = NXPI * NYPI * NZPI
  return
end
```



```

iC |-----+-----+-----+
iC | INTERIOR & NEUMANN BOUNDARY CELLS |
iC |-----+-----+-----+

```

```

icouls= 0
do (cel=1, 1, IGETOT)
  icN1= NEIBcell(iCel, 1)
  icN2= NEIBcell(iCel, 2)
  icN3= NEIBcell(iCel, 3)
  icN4= NEIBcell(iCel, 4)
  icN5= NEIBcell(iCel, 5)
  icN6= NEIBcell(iCel, 6)
VOLD= VOLDCEL(iCel)
icouls= 0
if (icN5.ne.0) then
  coef= RDZ * ZAREA
  D(iCel)= D(iCel) - coef
  k= icou + 1
  itemL(k)= icN5
  AL(k)= coef
endif

```

```

if (icN3.ne.0) then
  coef= RDY * YAREA
  D(iCel)= D(iCel) - coef
  k= icou + 1
  itemL(k)= icN3
  AL(k)= coef
endif

```

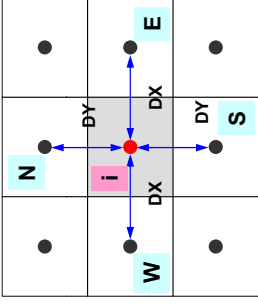
```

if (icN1.ne.0) then
  coef= RDY * YAREA
  D(iCel)= D(iCel) - coef
  k= icou + 1
  itemL(k)= icN1
  AL(k)= coef
endif

```

poi_gen (5/6)

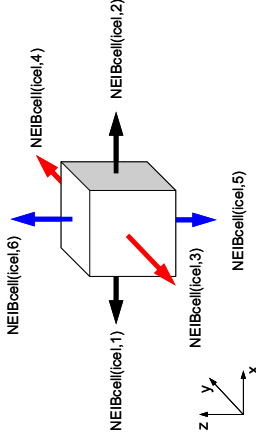
係数の計算 (境界面以外)



$$\frac{\phi_E - \phi_i}{\Delta x} \Delta y + \frac{\phi_W - \phi_i}{\Delta x} \Delta y +$$

$$\frac{\phi_N - \phi_i}{\Delta y} \Delta x + \frac{\phi_S - \phi_i}{\Delta y} \Delta x + f_c \Delta x \Delta y = 0$$

三次元では・・・



```

if (icN5.ne.0) then
  coef= RDZ * ZAREA
  D(iCel)= D(iCel) - coef
  icou= icou + 1
  k= icou + 1
  itemL(k)= icN5
  AL(k)= coef
endif

```

$$\frac{\phi_{neib(iCel,1)} - \phi_{iCel}}{\Delta x} \Delta y \Delta z + \frac{\phi_{neib(iCel,2)} - \phi_{iCel}}{\Delta x} \Delta y \Delta z +$$

$$\frac{\phi_{neib(iCel,3)} - \phi_{iCel}}{\Delta y} \Delta x \Delta z + \frac{\phi_{neib(iCel,4)} - \phi_{iCel}}{\Delta y} \Delta x \Delta z +$$

$$\frac{\phi_{neib(iCel,5)} - \phi_{iCel}}{\Delta z} \Delta x \Delta y + \frac{\phi_{neib(iCel,6)} - \phi_{iCel}}{\Delta z} \Delta x \Delta y + f_{iCel} \Delta x \Delta y \Delta z = 0$$

poi_gen (6/6)

体積発熱

$$f = dfloat(i_0 + j_0 + k_0)$$

$$i_0 = XYZ(iCel, 1),$$

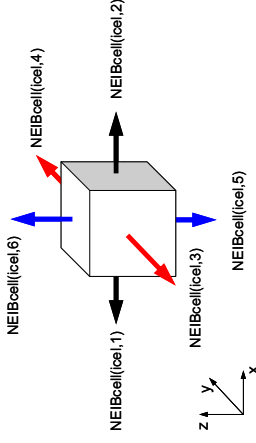
$$j_0 = XYZ(iCel, 2),$$

$$k_0 = XYZ(iCel, 3)$$

XYZ(iCel, k) (k=1,2,3)はX, Y, Z方向の差分格子のインデックス

各メッシュがX, Y, Z方向の何番目にあるかを示している。

三次元では・・・



```

if (icN5.ne.0) then
  coef= RDZ * ZAREA
  D(iCel)= D(iCel) - coef
  icou= icou + 1
  k= icou + 1
  itemL(k)= icN5
  AL(k)= coef
endif

```

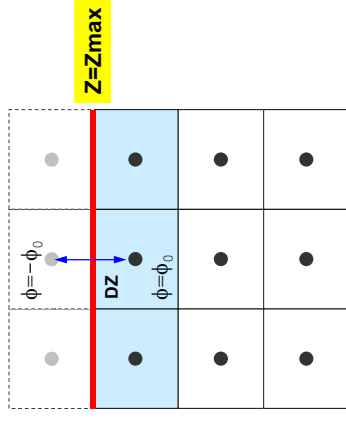
$$\frac{\phi_{neib(iCel,1)} - \phi_{iCel}}{\Delta x} \Delta y \Delta z + \frac{\phi_{neib(iCel,2)} - \phi_{iCel}}{\Delta x} \Delta y \Delta z +$$

$$\frac{\phi_{neib(iCel,3)} - \phi_{iCel}}{\Delta y} \Delta x \Delta z + \frac{\phi_{neib(iCel,4)} - \phi_{iCel}}{\Delta y} \Delta x \Delta z +$$

$$\frac{\phi_{neib(iCel,5)} - \phi_{iCel}}{\Delta z} \Delta x \Delta y + \frac{\phi_{neib(iCel,6)} - \phi_{iCel}}{\Delta z} \Delta x \Delta y + f_{iCel} \Delta x \Delta y \Delta z = 0$$

poi_gen (6/6)

係数の計算 (境界面)



境界面の外側に、大きさが同じで、値が $\phi = -\phi_0$ となるような要素があると仮定 (境界面で丁度 $\phi=0$ となる) : 一次近似

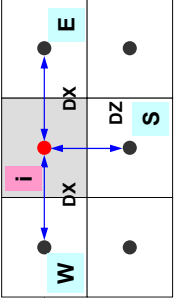
```

icou= 0
if (icN2.ne.0) then
  coef= RDY * YAREA
  D(iCel)= D(iCel) - coef
  k= icou + 1
  itemL(k)= icN2
  AL(k)= coef
endif
if (icN4.ne.0) then
  coef= RDY * YAREA
  D(iCel)= D(iCel) - coef
  k= icou + 1
  itemL(k)= icN4
  AL(k)= coef
endif
if (icN6.ne.0) then
  coef= RDZ * ZAREA
  D(iCel)= D(iCel) - coef
  k= icou + 1
  itemL(k)= icN6
  AL(k)= coef
endif
i= XYZ(iCel, 1)
j= XYZ(iCel, 2)
k= XYZ(iCel, 3)
BFORCE(iCel)= -dfloat(i+j+k) * VOLD
enddo
iC=
iC |-----+-----+-----+
iC | DIRICHLET BOUNDARY CELLS |
iC |-----+-----+-----+
iC | TOP SURFACE |
iC |-----+-----+-----+
do ib= 1, ZmaxCELtot
  icel= ZmaxCEL(ib)
  coef= 2.00 * RDZ * ZAREA
  D(iCel)= D(iCel) - coef
enddo
return
end

```

ディリクレ条件

$$\sum_k \frac{S_{ik}}{d_{ik} + d_{ki}} (\phi_k - \phi_i) + V_i \dot{Q}_i = 0$$



$$\left[\sum_k \frac{S_{ik}}{d_{ik} + d_{ki}} \phi_i \right] - \left[\sum_k \frac{S_{ik}}{d_{ik} + d_{ki}} \phi_k \right] = +V_i \dot{Q}_i$$

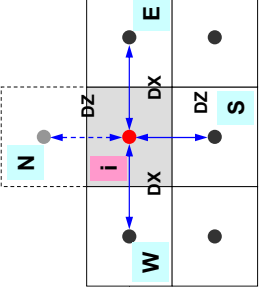
D (対角成分)

**AL, AU
(非対角成分)**

**BFORCE
(右辺)**

ディリクレ条件

$$\sum_k \frac{S_{ik}}{d_{ik} + d_{ki}} (\phi_k - \phi_i) + V_i \dot{Q}_i = 0$$



$$\left[\sum_k \frac{S_{ik}}{d_{ik} + d_{ki}} \phi_i \right] - \left[\sum_k \frac{S_{ik}}{d_{ik} + d_{ki}} \phi_k \right] = +V_i \dot{Q}_i$$

D (対角成分)

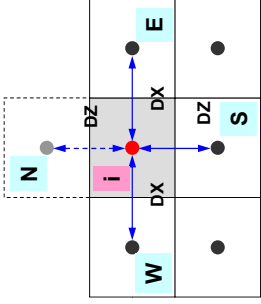
**AL, AU
(非対角成分)**

**BFORCE
(右辺)**

$$\left[\sum_k \frac{S_{ik}}{d_{ik} + d_{ki}} \phi_i \right] - \left[\sum_k \frac{S_{ik}}{d_{ik} + d_{ki}} \phi_k \right] + \frac{\phi_N - \phi_i}{\Delta z} \Delta x \Delta y = +V_i \dot{Q}_i, \quad \phi_N = -\phi_i$$

ディリクレ条件

$$\sum_k \frac{S_{ik}}{d_{ik} + d_{ki}} (\phi_k - \phi_i) + V_i \dot{Q}_i = 0$$



$$\left[\sum_k \frac{S_{ik}}{d_{ik} + d_{ki}} \phi_i \right] - \left[\sum_k \frac{S_{ik}}{d_{ik} + d_{ki}} \phi_k \right] = +V_i \dot{Q}_i$$

D (対角成分)

**AL, AU
(非対角成分)**

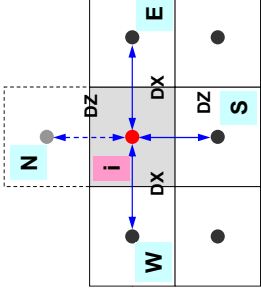
**BFORCE
(右辺)**

$$\left[\sum_k \frac{S_{ik}}{d_{ik} + d_{ki}} \phi_i \right] - \left[\sum_k \frac{S_{ik}}{d_{ik} + d_{ki}} \phi_k \right] + \frac{\phi_N - \phi_i}{\Delta z} \Delta x \Delta y = +V_i \dot{Q}_i, \quad \phi_N = -\phi_i$$

$$\left[\sum_k \frac{S_{ik}}{d_{ik} + d_{ki}} \phi_i \right] - \left[\sum_k \frac{S_{ik}}{d_{ik} + d_{ki}} \phi_k \right] + \frac{-\phi_i - \phi_i}{\Delta z} \Delta x \Delta y = +V_i \dot{Q}_i$$

ディリクレ条件

$$\sum_k \frac{S_{ik}}{d_{ik} + d_{ki}} (\phi_k - \phi_i) + V_i \dot{Q}_i = 0$$



$$\left[\sum_k \frac{S_{ik}}{d_{ik} + d_{ki}} \phi_i \right] - \left[\sum_k \frac{S_{ik}}{d_{ik} + d_{ki}} \phi_k \right] = +V_i \dot{Q}_i$$

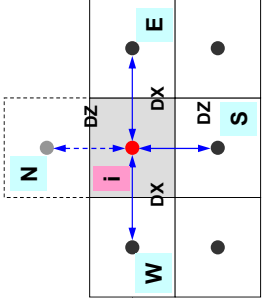
D (対角成分)

**AL, AU
(非対角成分)**

**BFORCE
(右辺)**

$$\left[\sum_k \frac{S_{ik}}{d_{ik} + d_{ki}} \phi_i \right] - \left[\sum_k \frac{S_{ik}}{d_{ik} + d_{ki}} \phi_k \right] + \frac{-2\phi_i}{\Delta z} \Delta x \Delta y = +V_i \dot{Q}_i$$

ディリクレ条件



$$\sum_k \frac{S_{ik}}{d_{ik} + d_{ki}} (\phi_k - \phi_i) + V_i \dot{Q}_i = 0$$

$$\left[\sum_k \frac{S_{ik}}{d_{ik} + d_{ki}} \phi_i - \left[\sum_k \frac{S_{ik}}{d_{ik} + d_{ki}} \phi_k \right] \right] = +V_i \dot{Q}_i$$

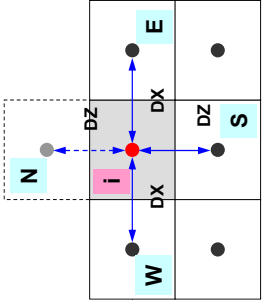
D (対角成分)

AL, AU
(非対角成分)

BFORCE
(右辺)

$$\left[\sum_k \frac{S_{ik}}{d_{ik} + d_{ki}} \phi_i - \left[\sum_k \frac{S_{ik}}{d_{ik} + d_{ki}} \phi_k \right] + \frac{-2\phi_i}{\Delta z} \Delta x \Delta y = +V_i \dot{Q}_i \right]$$
$$\left[\sum_k \frac{S_{ik}}{d_{ik} + d_{ki}} - \frac{2}{\Delta z} \Delta x \Delta y \right] \phi_i - \left[\sum_k \frac{S_{ik}}{d_{ik} + d_{ki}} \phi_k \right] + = +V_i \dot{Q}_i$$

ディリクレ条件



$$\sum_k \frac{S_{ik}}{d_{ik} + d_{ki}} (\phi_k - \phi_i) + V_i \dot{Q}_i = 0$$

$$\left[\sum_k \frac{S_{ik}}{d_{ik} + d_{ki}} \phi_i - \left[\sum_k \frac{S_{ik}}{d_{ik} + d_{ki}} \phi_k \right] \right] = +V_i \dot{Q}_i$$

D (対角成分)

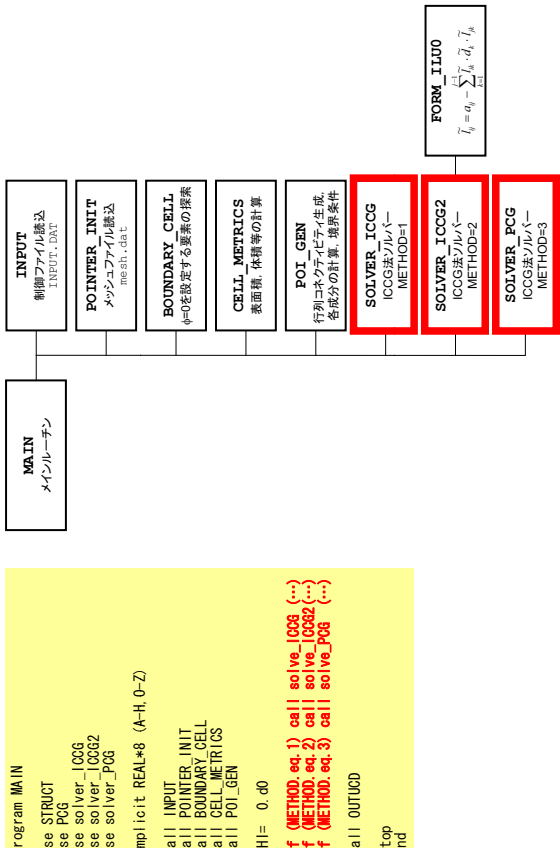
AL, AU
(非対角成分)

BFORCE
(右辺)

```
do ib= 1, ZmaxCELtot  
  ice1= ZmaxCEL(ib)  
  coef= 2.40 * RDZ * ZAREA  
  D(ice1)= D(ice1) - coef  
enddo
```

$$\left[\sum_k \frac{S_{ik}}{d_{ik} + d_{ki}} \phi_i - \left[\sum_k \frac{S_{ik}}{d_{ik} + d_{ki}} \phi_k \right] + = +V_i \dot{Q}_i \right]$$

プログラムの構成



- 背景
 - 有限体積法
 - 前処理付反復法
- ICCG法によるポアソン方程式ソルバーについて
 - 実行方法
 - データ構造
 - プログラムの説明
 - 初期化
 - 係数マトリクス生成
 - ICCG法
- OpenMP「超」入門
 - T2K(東大)による実習

あとは線形方程式を解けば良い

- 共役勾配法 (Conjugate Gradient, CG)
- 前処理
 - 不完全コレスキー分解 (Incomplete Cholesky Factorization, IC)
 - 実は不完全「修正」コレスキー分解

- ICCG

修正コレスキー分解

- 対称行列AのLU分解
- 対称行列Aは、対角行列Dを利用して、 $[A] = [L][D][L]^T$ のような形に分解することができる。
 - この分解をLDL^T分解または修正コレスキー分解 (modified Cholesky decomposition) と呼ぶ。
 - $[A] = [L][L]^T$ とするような分解法もある (コレスキー分解)

N=5の場合の例

$$\begin{bmatrix} a_{11} & a_{12} & a_{13} & a_{14} & a_{15} \\ a_{21} & a_{22} & a_{23} & a_{24} & a_{25} \\ a_{31} & a_{32} & a_{33} & a_{34} & a_{35} \\ a_{41} & a_{42} & a_{43} & a_{44} & a_{45} \\ a_{51} & a_{52} & a_{53} & a_{54} & a_{55} \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} l_{11} & 0 & 0 & 0 & 0 \\ l_{21} & l_{22} & 0 & 0 & 0 \\ l_{31} & l_{32} & l_{33} & 0 & 0 \\ l_{41} & l_{42} & l_{43} & l_{44} & 0 \\ l_{51} & l_{52} & l_{53} & l_{54} & l_{55} \end{bmatrix} \begin{bmatrix} d_1 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & d_2 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & d_3 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & d_4 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & d_5 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} l_{11} & l_{21} & l_{31} & l_{41} & l_{51} \\ 0 & l_{22} & l_{32} & l_{42} & l_{52} \\ 0 & 0 & l_{33} & l_{43} & l_{53} \\ 0 & 0 & 0 & l_{44} & l_{54} \\ 0 & 0 & 0 & 0 & l_{55} \end{bmatrix}$$

修正コレスキー分解

$$\sum_{k=1}^i l_{ik} \cdot d_k \cdot l_{jk} = a_{ij} \quad (j=1,2,\dots,i-1)$$
$$\sum_{k=1}^i l_{ik} \cdot d_k \cdot l_{ik} = a_{ii}$$

ここで $l_{ii} \cdot d_i = 1$ とすると以下が導かれる

$$\left[\begin{array}{l} i=1,2,\dots,n \\ \left[\begin{array}{l} j=1,2,\dots,i-1 \\ l_{ij} = a_{ij} - \sum_{k=1}^{j-1} l_{ik} \cdot d_k \cdot l_{jk} \\ d_i = \left(a_{ii} - \sum_{k=1}^{i-1} l_{ik}^2 \cdot d_k \right)^{-1} \end{array} \right] = l_{ii}^{-1} \end{array} \right]$$

不完全修正コレスキー分解

$$\sum_{k=1}^i l_{ik} \cdot d_k \cdot l_{jk} = a_{ij} \quad (j=1,2,\dots,i-1)$$
$$\sum_{k=1}^i l_{ik} \cdot d_k \cdot l_{ik} = a_{ii}$$

ここで $l_{ii} \cdot d_i = 1$ とすると以下が導かれる

$$\left[\begin{array}{l} i=1,2,\dots,n \\ \left[\begin{array}{l} j=1,2,\dots,i-1 \\ l_{ij} = a_{ij} - \sum_{k=1}^{j-1} l_{ik} \cdot d_k \cdot l_{jk} \\ d_i = \left(a_{ii} - \sum_{k=1}^{i-1} l_{ik}^2 \cdot d_k \right)^{-1} \end{array} \right] = l_{ii}^{-1} \end{array} \right]$$

実際には、「不完全」な分解を実施し、このような形を用いることが多い

$l_{ij} = a_{ij}$

プログラムの実行

制御データ「<\$L1>/run/INPUT.DAT」の作成

1					MEHOD 1:2
1.00e-00	1.00e-00	1.00e-00	1.00e-00		DX/DY/DZ
0.10	1.0e-08				OMEGA, EPSICCG

• METHOD

ー 前処理行列の作成方法: 不完全修正コレスキー分解

- METHOD=1 対角成分のみ変更
- METHOD=2 非対角成分変更 (Fill-inは無し: a_{ii}≠0の場合のみ)
- METHOD=3 対角スケーリング (点ヤコビ)

$$\left[\begin{array}{l} i=1,2,\dots,n \\ j=1,2,\dots,i-1 \\ l_{ij} = a_{ij} - \sum_{k=1}^{j-1} l_{ik} \cdot d_k \cdot l_{jk} \\ d_i = \left(a_{ii} - \sum_{k=1}^{i-1} l_{ik}^2 \cdot d_k \right)^{-1} = l_{ii}^{-1} \end{array} \right]$$

不完全修正コレスキー分解

$$\sum_{k=1}^i l_{ik} \cdot d_k \cdot l_{jk} = a_{ij} \quad (j=1,2,\dots,i-1)$$
$$\sum_{k=1}^i l_{ik} \cdot d_k \cdot l_{ik} = a_{ii}$$

ここで $l_{ii} \cdot d_i = 1$ とすると以下が導かれる

$$\left[\begin{array}{l} i=1,2,\dots,n \\ j=1,2,\dots,i-1 \\ l_{ij} = a_{ij} - \sum_{k=1}^{j-1} l_{ik} \cdot d_k \cdot l_{jk} \\ d_i = \left(a_{ii} - \sum_{k=1}^{i-1} l_{ik}^2 \cdot d_k \right)^{-1} = l_{ii}^{-1} \end{array} \right] \quad l_{ij} = a_{ij}$$

対角成分のみがもとの行列と変わる

不完全修正コレスキー分解を使用した 前進後退代入

$$(M)\{z\} = (LDL^T)\{z\} = \{r\}$$

$$\{z\} = (LDL^T)^{-1}\{r\} \longrightarrow$$

$$(L)\{y\} = \{r\}$$
$$(DL^T)\{z\} = \{y\}$$

$$\begin{bmatrix} d_1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & d_2 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & d_3 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & d_4 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & d_5 & 0 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} l_{11} & l_{21} & l_{31} & l_{41} & l_{51} \\ l_{12} & l_{22} & l_{32} & l_{42} & l_{52} \\ l_{13} & l_{23} & l_{33} & l_{43} & l_{53} \\ l_{14} & l_{24} & l_{34} & l_{44} & l_{54} \\ l_{15} & l_{25} & l_{35} & l_{45} & l_{55} \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 1 & l_{21}/l_{11} & l_{31}/l_{11} & l_{41}/l_{11} & l_{51}/l_{11} \\ 0 & 1 & l_{32}/l_{22} & l_{42}/l_{22} & l_{52}/l_{22} \\ 0 & 0 & 1 & l_{43}/l_{33} & l_{53}/l_{33} \\ 0 & 0 & 0 & 1 & l_{54}/l_{44} \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 1 \end{bmatrix}$$

不完全修正コレスキー分解を使用した 前進後退代入

```
IC
IC  |----->
IC  | {z} = [Minv] {r} |
IC  |----->
IC==

do i = 1, N
  W(i, Y) = W(i, R)
enddo

do i = 1, N
  WVAL = W(i, Y)
  do k = indexL(i-1)+1, indexL(i)
    WVAL = WVAL - AL(k) * W(itemL(k), Y)
  enddo
  W(i, Y) = WVAL * W(i, DD)
enddo

do i = N, 1, -1
  SW = 0.0d0
  do k = indexU(i-1)+1, indexU(i)
    SW = SW + AU(k) * W(itemU(k), Z)
  enddo
  W(i, Z) = W(i, Y) - W(i, DD) * SW
enddo
IC==
```

$$(L)\{y\} = \{r\}$$

$$(DL^T)\{z\} = \{y\}$$

$$\begin{bmatrix} l_{11} & 0 & 0 & 0 & 0 \\ l_{21} & l_{22} & 0 & 0 & 0 \\ l_{31} & l_{32} & l_{33} & 0 & 0 \\ l_{41} & l_{42} & l_{43} & l_{44} & 0 \\ l_{51} & l_{52} & l_{53} & l_{54} & l_{55} \end{bmatrix}$$
$$\begin{bmatrix} 1 & l_{21}/l_{11} & l_{31}/l_{11} & l_{41}/l_{11} & l_{51}/l_{11} \\ 0 & 1 & l_{32}/l_{22} & l_{42}/l_{22} & l_{52}/l_{22} \\ 0 & 0 & 1 & l_{43}/l_{33} & l_{53}/l_{33} \\ 0 & 0 & 0 & 1 & l_{54}/l_{44} \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 1 \end{bmatrix}$$

不完全修正コレスキー分解を使用した 前進後退代入

$(L)\{y\} = \{r\}$

$(DL^T)\{z\} = \{y\}$

```
!C==
!C  +-----+
!C  | {z} = [Minv] {r} |
!C  +-----+
!C==

do i= 1, N
  W(i, Z)= W(i, R)
enddo

do i= 1, N
  WVAL= W(i, Y)
  do k= indexL(i-1)+1, indexL(i)
    WVAL= WVAL - AL(k) * W(itemL(k), Z)
  enddo
  W(i, Z)= WVAL * W(i, DD)
enddo

do i= N, 1, -1
  SW = 0.0d0
  do k= indexU(i-1)+1, indexU(i)
    SW= SW + AU(k) * W(itemU(k), Z)
  enddo
  W(i, Z)= W(i, Y) - W(i, DD) * SW
enddo

!C==
```

$$\begin{bmatrix} l_{11} & 0 & 0 & 0 & 0 \\ l_{21} & l_{22} & 0 & 0 & 0 \\ l_{31} & l_{32} & l_{33} & 0 & 0 \\ l_{41} & l_{42} & l_{43} & l_{44} & 0 \\ l_{51} & l_{52} & l_{53} & l_{54} & l_{55} \end{bmatrix}$$

$$\begin{bmatrix} 1 & l_{21}/l_{11} & l_{31}/l_{11} & l_{41}/l_{11} & l_{51}/l_{11} \\ 0 & 1 & l_{32}/l_{22} & l_{42}/l_{22} & l_{52}/l_{22} \\ 0 & 0 & 1 & l_{43}/l_{33} & l_{53}/l_{33} \\ 0 & 0 & 0 & 1 & l_{54}/l_{44} \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 1 \end{bmatrix}$$

solve_ICCG(1/7):METHOD=1

```
!C*** module solver_ICCG
!C***
!C  +-----+
!C  | contains |
!C  +-----+
!C*** solve_ICCG
!C
!C  subroutine solve_ICCG
!C    & N, NPL, NPU, indexL, itemL, indexU, itemU, D, B, X, &
!C    & AL, AU, EPS, ITR, IER)
!C
!C    implicit REAL*8 (A-H, O-Z)
!C
!C    real(kind=8), dimension(N) :: D
!C    real(kind=8), dimension(N) :: B
!C    real(kind=8), dimension(N) :: X
!C    real(kind=8), dimension(NPL) :: AL
!C    real(kind=8), dimension(NPU) :: AU
!C
!C    integer, dimension(0:N) :: indexL, indexU
!C    integer, dimension(NPL) :: itemL
!C    integer, dimension(NPU) :: itemU
!C    real(kind=8), dimension(:), allocatable :: W
!C
!C    integer, parameter :: R= 1
!C    integer, parameter :: Z= 2
!C    integer, parameter :: Q= 2
!C    integer, parameter :: P= 3
!C    integer, parameter :: DD= 4
```

$$\begin{aligned} W(i, 1) &= W(i, R) \Rightarrow \{r\} \\ W(i, 2) &= W(i, Z) \Rightarrow \{z\} \\ W(i, 2) &= W(i, Q) \Rightarrow \{q\} \\ W(i, 3) &= W(i, P) \Rightarrow \{p\} \\ W(i, 4) &= W(i, DD) \Rightarrow \{d\} \end{aligned}$$

solve_ICCG(2/7):METHOD=1

```
!C  +-----+
!C  | INIT |
!C  +-----+
!C==
!C    allocate (W(N, 4))
!C
!C    do i= 1, N
!C      X(i) = 0
!C      W(i, 1)= 0.0d0
!C      W(i, 2)= 0.0d0
!C      W(i, 3)= 0.0d0
!C      W(i, 4)= 0.0d0
!C    enddo
!C
!C    do i= 1, N
!C      VAL= D(i)
!C      do k= indexL(i-1)+1, indexL(i)
!C        VAL= VAL - (AL(k)**2) * W(itemL(k), DD)
!C      enddo
!C      W(i, DD)= 1./VAL
!C    enddo
```

不完全修正コレスキー分解 $W(i, DD) = d_i$

$$\left[\begin{matrix} j=1,2,\dots,n \\ l_{ij} = a_{ij} - \sum_{k=1}^{j-1} l_{ik} \cdot d_k \cdot l_{jk} \end{matrix} \right] \rightarrow l_{ij} = a_{ij}$$

$$d_i = \left(a_{ii} - \sum_{k=1}^{i-1} l_{ik}^2 \cdot d_k \right)^{-1} = l_{ii}^{-1}$$

対角成分のみがとこの行列と変わる

solve_ICCG(3/7):METHOD=1

```
!C  +-----+
!C  | {r0} = {b} - [A] {xini} |
!C  +-----+
!C==
!C    do i= 1, N
!C      VAL= D(i)*X(i)
!C      do k= indexL(i-1)+1, indexL(i)
!C        VAL= VAL + AL(k)*X(itemL(k))
!C      enddo
!C      do k= indexU(i-1)+1, indexU(i)
!C        VAL= VAL + AU(k)*X(itemU(k))
!C      enddo
!C      W(i, R)= B(i) - VAL
!C    enddo
!C
!C    BNRW2= 0.0d0
!C    do i= 1, N
!C      BNRW2 = BNRW2 + B(i) **2
!C    enddo
!C==
```

```
!C    Compute r(0) = b - [A]x(0)
!C    for i= 1, 2, ...
!C      solve [M] z(i-1) = r(i-1)
!C      pi-1 = r(i-1) z(i-1)
!C      if i=1
!C        p(1) = z(0)
!C      else
!C        βi-1 = pi-1/pi-2
!C        p(i) = z(i-1) + βi-1 p(i-1)
!C      endif
!C      q(i) = [A] p(i)
!C      αi = pi-1/p(i) q(i)
!C      x(i) = x(i-1) + αi p(i)
!C      r(i) = r(i-1) - αi q(i)
!C      check convergence |r|
!C    end
```


solve_ICCG(4/7):METHOD=1

```
!C*****
!C ITR= N
!C
!C do L= 1, ITR
!C | | z= [M*inv] r |
!C |
!C |C==
!C
do i= 1, N
  W(i,Z)= W(i,R)
enddo
do i= 1, N
  WVAL= W(i,Z)
  do k= indexL(i-1)+1, indexL(i)
    WVAL= WVAL - AL(k) * W(itemL(k),Z)
  enddo
  W(i,Z)= WVAL * W(i,DD)
enddo
do i= N, 1, -1
  SW = 0.0d0
  do k= indexU(i-1)+1, indexU(i)
    SW= SW + AU(k) * W(itemU(k), Z)
  enddo
  W(i,Z)= W(i,Z) - W(i,DD)*SW
enddo
!C==
```

```
Compute r(0)= b-[A]x(0)
for i= 1, 2, ...
  solve [M]z(i-1)= r(i-1)
  pi-1= r(i-1) z(i-1)
  if i=1
    p(1)= z(0)
  else
    βi-1= pi-1/pi-2
    p(i)= z(i-1) + βi-1 p(i-1)
  endif
  q(i)= [A]p(i)
  αi= pi-1/p(i) q(i)
  x(i)= x(i-1) + αip(i)
  r(i)= r(i-1) - αiq(i)
  check convergence |r|
end
```

solve_ICCG(4/7):METHOD=1

```
!C*****
!C ITR= N
!C
!C do L= 1, ITR
!C | | z= [M*inv] r |
!C |
!C |C==
!C
do i= 1, N
  W(i,Z)= W(i,R)
enddo
do i= 1, N
  WVAL= W(i,Z)
  do k= indexL(i-1)+1, indexL(i)
    WVAL= WVAL - AL(k) * W(itemL(k),Z)
  enddo
  W(i,Z)= WVAL * W(i,DD)
enddo
do i= N, 1, -1
  SW = 0.0d0
  do k= indexU(i-1)+1, indexU(i)
    SW= SW + AU(k) * W(itemU(k), Z)
  enddo
  W(i,Z)= W(i,Z) - W(i,DD)*SW
enddo
!C==
```

$(M)\{z\} = (LDL^T)\{z\} = \{r\}$

$(L)\{z\} = \{r\}$

前進代入
Forward Substitution

後退代入
Backward Substitution

solve_ICCG(5/7):METHOD=1

```
!C
!C | RH0= (r) z |
!C |
!C |C==
!C
RH0= 0. do
  do i= 1, N
    RH0= RH0 + W(i,R)*W(i,Z)
  enddo
!C==
```

```
Compute r(0)= b-[A]x(0)
for i= 1, 2, ...
  solve [M]z(i-1)= r(i-1)
  pi-1= r(i-1) z(i-1)
  if i=1
    p(1)= z(0)
  else
    βi-1= pi-1/pi-2
    p(i)= z(i-1) + βi-1 p(i-1)
  endif
  q(i)= [A]p(i)
  αi= pi-1/p(i) q(i)
  x(i)= x(i-1) + αip(i)
  r(i)= r(i-1) - αiq(i)
  check convergence |r|
end
```

solve_ICCG(6/7):METHOD=1

```
!C
!C | | p|= z |
!C | | BETA= RH0 / RH01
!C |
!C |C==
!C
if (L.eq.1) then
  do i= 1, N
    W(i,P)= W(i,Z)
  enddo
else
  BETA= RH0 / RH01
  do i= 1, N
    W(i,P)= W(i,Z) + BETA*W(i,P)
  enddo
endif
!C==
!C
!C | | q|= [A] p |
!C |
!C |C==
!C
do i= 1, N
  VAL= D(i)*W(i,P)
  do k= indexL(i-1)+1, indexL(i)
    VAL= VAL + AL(k)*W(itemL(k),P)
  enddo
  do k= indexU(i-1)+1, indexU(i)
    VAL= VAL + AU(k)*W(itemU(k),P)
  enddo
  W(i,Q)= VAL
enddo
!C==
```

```
Compute r(0)= b-[A]x(0)
for i= 1, 2, ...
  solve [M]z(i-1)= r(i-1)
  pi-1= r(i-1) z(i-1)
  if i=1
    p(1)= z(0)
  else
    βi-1= pi-1/pi-2
    p(i)= z(i-1) + βi-1 p(i-1)
  endif
  q(i)= [A]p(i)
  αi= pi-1/p(i) q(i)
  x(i)= x(i-1) + αip(i)
  r(i)= r(i-1) - αiq(i)
  check convergence |r|
end
```

solve_ICCG(7/7): METHOD=1

```
!C
!C====>
!C ALPHA= RHO / (p[a] )
!C
!C====>
!C
do i= 1, N
  C1= 0.d0
  do j= 1, N
    C1= C1 + W(i,P)*W(j,0)
  enddo
  ALPHA= RHO / C1
!C====>
!C
do i= 1, N
  X(i)= (X(i) + ALPHA*p[i] ) / (1 - ALPHA*p[i] )
enddo
do i= 1, N
  W(i,R)= W(i,R) - ALPHA * W(i,0)
enddo
DNRM2= 0.d0
do i= 1, N
  DNRM2= DNRM2 + W(i,R)**2
enddo
!C====>
ERR = dsqrt(DNRM2/BNRM2)
if (ERR .lt. EPS) then
  IER = 0
  goto 900
else
  RH01 = RH0
  endif
enddo
IER = 1
!C====>
```

```
Compute  $x^{(0)} = b - [A]x^{(0)}$ 
for  $i = 1, 2, \dots$ 
  solve  $[M]z^{(i-1)} = r^{(i-1)}$ 
   $p_{i-1} = z^{(i-1)}$ 
  if  $i=1$ 
     $p^{(1)} = z^{(0)}$ 
  else
     $\beta_{i-1} = p_{i-1}/p_{i-2}$ 
     $p^{(i)} = z^{(i-1)} + \beta_{i-1} p^{(i-1)}$ 
  endif
   $q^{(i)} = [A]p^{(i)}$ 
   $\alpha_i = p_{i-1}/p^{(i)}q^{(i)}$ 
   $x^{(i)} = x^{(i-1)} + \alpha_i p^{(i)}$ 
   $r^{(i)} = r^{(i-1)} - \alpha_i q^{(i)}$ 
  check convergence |r|
end
```

solve_ICCG2(1/3): METHOD=2

```
!C
!C*** module solver_ICCG2
!C***
!C====>
!C
module solver_ICCG2
contains
!C*** solve_ICCG2
!C
subroutine solve_ICCG2
  & ( N, NPL, NPL_indexL, itemL, indexU, itemU, D, B, X, &
    & AL, AU, EPS, ITR, IER)
  implicit REAL*8 (A-H, O-Z)
  real (kind=8), dimension(N) :: D
  real (kind=8), dimension(N) :: B
  real (kind=8), dimension(N) :: X
  real (kind=8), dimension(NPL) :: AL
  real (kind=8), dimension(NPL) :: AU
  integer, dimension(0:N) :: indexL, indexU
  integer, dimension(NPL) :: itemL
  integer, dimension(NPL) :: itemU
  real (kind=8), dimension(:, :), allocatable :: W
  integer, parameter :: R= 1
  integer, parameter :: Z= 2
  integer, parameter :: Q= 2
  integer, parameter :: P= 3
  integer, parameter :: D0= 4
  real (kind=8), dimension(:, :), allocatable :: ALu0, AUlu0
  real (kind=8), dimension(:, :), allocatable :: Dlu0
!C====>
```

```
Compute  $x^{(0)} = b - [A]x^{(0)}$ 
for  $i = 1, 2, \dots$ 
  solve  $[M]z^{(i-1)} = r^{(i-1)}$ 
   $p_{i-1} = z^{(i-1)}$ 
  if  $i=1$ 
     $p^{(1)} = z^{(0)}$ 
  else
     $\beta_{i-1} = p_{i-1}/p_{i-2}$ 
     $p^{(i)} = z^{(i-1)} + \beta_{i-1} p^{(i-1)}$ 
  endif
   $q^{(i)} = [A]p^{(i)}$ 
   $\alpha_i = p_{i-1}/p^{(i)}q^{(i)}$ 
   $x^{(i)} = x^{(i-1)} + \alpha_i p^{(i)}$ 
   $r^{(i)} = r^{(i-1)} - \alpha_i q^{(i)}$ 
  check convergence |r|
end
```

solve_ICCG2(2/3): METHOD=2

```
!C
!C====>
!C | INIT |
!C
!C====>
allocate (W(N,4))
do i= 1, N
  X(i) = 0.d0
  W(i,1)= 0.d00
  W(i,2)= 0.d00
  W(i,3)= 0.d00
  W(i,4)= 0.d00
enddo
call FORM_ILU0
!C====>
```

Dlu0, ALlu0, AUlu0にはILU(0)分解された対角, 下三角, 上三角成分が入る(行列[M])。

FORM_ILU0(1/2)

不完全修正コレスキー分解: 正確には不完全修正LU分解
solver_ICCG2.fに附属

```
contains
!C
!C*** FORM_ILU0
!C***
!C====>
!C
form_ILU0 matrix
subroutine FORM_ILU0
  implicit REAL*8 (A-H, O-Z)
  integer, dimension(:, :), allocatable :: IW1, IW2
  integer, dimension(:, :), allocatable :: IWSL, IWSU
  real (kind=8), dimension(:, :), allocatable :: RRS_A1J, DKIW, AKJ
!C====>
!C
!C | INIT |
!C
!C====>
allocate (ALlu0(NPL), AUlu0(NPL))
allocate (Dlu0(N))
do i= 1, N
  Dlu0(i)= D(i)
  do k= 1, IWL(i)
    ALlu0(k,i)= AL(k,i)
  enddo
  do k= 1, IWS(i)
    AUlu0(k,i)= AU(k,i)
  enddo
enddo
!C====>
```

$$\begin{cases} i=1,2,\dots,n \\ j=1,2,\dots,i-1 \\ l_{ij}=a_{ij}-\sum_{k=1}^{j-1}l_{ik}\cdot d_k\cdot l_{jk} \\ d_i=a_{ii}-\sum_{k=1}^{i-1}l_{ik}^2\cdot d_k \end{cases}^{-1}=l_{ij}^{-1}$$

Dlu0, ALlu0, AUlu0にはILU(0)分解された対角, 下三角, 上三角成分が入る(行列[M])。

「Dlu0,ALlu0,AUlu0」初期値として, 「D,AL,AU」の値を代入する。

FORM_ILU0 (2/2)

```

iC ← iC + 1
iC | ILU(0) factorization |
iC ← iC + 1
!C==
allocate (IW(N) , IW2(N))
IW=0
IW2= 0
do i= 1, N
  do k0= indexL(i-1)+1, indexU(i)
    !W1(i+templ(k0))= k0
  enddo
  do k0= indexU(i-1)+1, indexU(i)
    !W2(i+templ(k0))= k0
  enddo
  do icone= indexL(i-1)+1, indexU(i)
    !k= i+templ(icone)
    !D11= D(iU(i,k))
    !DkIW= 1.d0/D11
    !A1= AL(iU(i,icon))
    do kcon= indexU(k-1)+1, indexU(k)
      j= i+templ(kcon)
      if (j.eq.i) then
        !R1= AL(iU(i,kcon))
        !R1= AL(iU(i,kcon)) * Akj
        !D1U(i)= D(iU(i,j)) - RHS_A1j
      endif
      if (j.lt.i.and.iw1(j).ne.0) then
        !R1= AL(iU(i,kcon))
        !R1= AL(iU(i,kcon)) * Akj
        !ALU0(ij0)= ALU0(ij0) - RHS_A1j
      endif
    enddo
  enddo
enddo
!C==

```

```

do i= 1, N
do k= 1, i-1
  if (A(i,k) is non-zero) then
    do j= k+1, N
      if (A(i,j) is non-zero) then
        A(i,j)= A(i,j)
          -A(i,k)*A(k,k)^-1*A(k,j)
      &
    enddo
  enddo
enddo
enddo
enddo

```

FORM_ILU0 (2/2)

```

iC ← iC + 1
iC | ILU(0) factorization |
iC ← iC + 1
!C==
allocate (IW(N) , IW2(N))
IW=0
IW2= 0
do i= 1, N
  do k0= indexL(i-1)+1, indexU(i)
    !W1(i+templ(k0))= k0
  enddo
  do k0= indexU(i-1)+1, indexU(i)
    !W2(i+templ(k0))= k0
  enddo
  do icone= indexL(i-1)+1, indexU(i)
    !k= i+templ(icone)
    !D11= D(iU(i,k))
    !DkIW= 1.d0/D11
    !A1= AL(iU(i,icon))
    do kcon= indexU(k-1)+1, indexU(k)
      j= i+templ(kcon)
      if (j.eq.i) then
        !R1= AL(iU(i,kcon))
        !R1= AL(iU(i,kcon)) * Akj
        !D1U(i)= D(iU(i,j)) - RHS_A1j
      endif
      if (j.lt.i.and.iw1(j).ne.0) then
        !R1= AL(iU(i,kcon))
        !R1= AL(iU(i,kcon)) * Akj
        !ALU0(ij0)= ALU0(ij0) - RHS_A1j
      endif
    enddo
  enddo
enddo
!C==

```

```

do i= 1, N
do k= 1, i-1
  if (A(i,k) is non-zero) then
    do j= k+1, N
      if (A(i,j) is non-zero) then
        A(i,j)= A(i,j)
          -A(i,k)*A(k,k)^-1*A(k,j)
      &
    enddo
  enddo
enddo
enddo
enddo

```

FORM_ILU0 (2/2)

```

iC ← iC + 1
iC | ILU(0) factorization |
iC ← iC + 1
!C==
allocate (IW(N) , IW2(N))
IW=0
IW2= 0
do i= 1, N
  do k0= indexL(i-1)+1, indexU(i)
    !W1(i+templ(k0))= k0
  enddo
  do k0= indexU(i-1)+1, indexU(i)
    !W2(i+templ(k0))= k0
  enddo
  do icone= indexL(i-1)+1, indexU(i)
    !k= i+templ(icone)
    !D11= D(iU(i,k))
    !DkIW= 1.d0/D11
    !A1= AL(iU(i,icon))
    do kcon= indexU(k-1)+1, indexU(k)
      j= i+templ(kcon)
      if (j.eq.i) then
        !R1= AL(iU(i,kcon))
        !R1= AL(iU(i,kcon)) * Akj
        !D1U(i)= D(iU(i,j)) - RHS_A1j
      endif
      if (j.lt.i.and.iw1(j).ne.0) then
        !R1= AL(iU(i,kcon))
        !R1= AL(iU(i,kcon)) * Akj
        !ALU0(ij0)= ALU0(ij0) - RHS_A1j
      endif
    enddo
  enddo
enddo
!C==

```

```

do i= 1, N
do k= 1, i-1
  if (A(i,k) is non-zero) then
    do j= k+1, N
      if (A(i,j) is non-zero) then
        A(i,j)= A(i,j)
          -A(i,k)*A(k,k)^-1*A(k,j)
      &
    enddo
  enddo
enddo
enddo
enddo

```

FORM_ILU0 (2/2)

```

iC ← iC + 1
iC | ILU(0) factorization |
iC ← iC + 1
!C==
allocate (IW(N) , IW2(N))
IW=0
IW2= 0
do i= 1, N
  do k0= indexL(i-1)+1, indexU(i)
    !W1(i+templ(k0))= k0
  enddo
  do k0= indexU(i-1)+1, indexU(i)
    !W2(i+templ(k0))= k0
  enddo
  do icone= indexL(i-1)+1, indexU(i)
    !k= i+templ(icone)
    !D11= D(iU(i,k))
    !DkIW= 1.d0/D11
    !A1= AL(iU(i,icon))
    do kcon= indexU(k-1)+1, indexU(k)
      j= i+templ(kcon)
      if (j.eq.i) then
        !R1= AL(iU(i,kcon))
        !R1= AL(iU(i,kcon)) * Akj
        !D1U(i)= D(iU(i,j)) - RHS_A1j
      endif
      if (j.lt.i.and.iw1(j).ne.0) then
        !R1= AL(iU(i,kcon))
        !R1= AL(iU(i,kcon)) * Akj
        !ALU0(ij0)= ALU0(ij0) - RHS_A1j
      endif
    enddo
  enddo
enddo
!C==

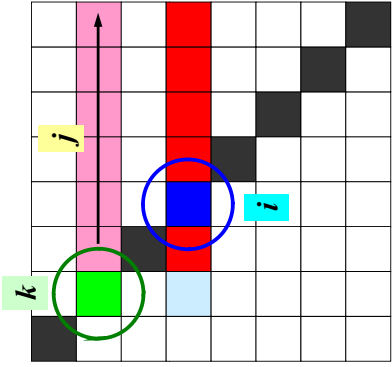
```

```

do i= 1, N
do k= 1, i-1
  if (A(i,k) is non-zero) then
    do j= k+1, N
      if (A(i,j) is non-zero) then
        A(i,j)= A(i,j)
          -A(i,k)*A(k,k)^-1*A(k,j)
      &
    enddo
  enddo
enddo
enddo
enddo

```


$j=i, j<i, j>i$ (2/3)



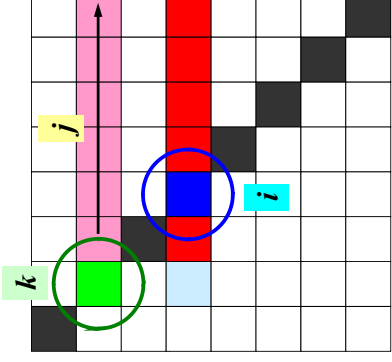
ある要素「 (i, i) 」に接続する下三角成分「 $k(i, i)$ 」が:

(2) $j < i$

「 i 」の下三角成分である場合
ALU0($i-j$) (■) 更新

$$\left[\begin{array}{l} i = 1, 2, \dots, n \\ j = 1, 2, \dots, i-1 \\ l_{ij} = a_{ij} - \sum_{k=1}^{j-1} l_{ik} \cdot d_k \cdot l_{jk} \\ d_i = \left(a_{ii} - \sum_{k=1}^{i-1} l_{ik}^2 \cdot d_k \right)^{-1} = l_{ii}^{-1} \end{array} \right]$$

$j=i, j<i, j>i$ (3/3)



ある要素「 (i, i) 」に接続する下三角成分「 $k(i, i)$ 」が:

(3) $j > i$

「 i 」の上三角成分である場合
ALU0($i-j$) (■) 更新

実際は(2), (3)に該当する場合は無し

$$\left[\begin{array}{l} i = 1, 2, \dots, n \\ j = 1, 2, \dots, i-1 \\ l_{ij} = a_{ij} - \sum_{k=1}^{j-1} l_{ik} \cdot d_k \cdot l_{jk} \\ d_i = \left(a_{ii} - \sum_{k=1}^{i-1} l_{ik}^2 \cdot d_k \right)^{-1} = l_{ii}^{-1} \end{array} \right]$$

solve_ICCG2(3/3): METHOD=2

```
IC ***** ITERATION
IC ITR= N
do L= 1, ITR
  IC [z]= [M*rv][r]
  IC
  do i= 1, N
    W(i,Z)= W(i,R)
  enddo
  do i= 1, N
    WVAL= W(i,Z)
    do k= indexL(i-1)+1, indexU(i)
      WVAL= WVAL - ALU0(k) * W(itemL(k),Z)
    enddo
    W(i,Z)= WVAL * Diu0(i)
  enddo
  do i= N, 1, -1
    SW = 0.0d0
    do k= indexU(i-1)+1, indexU(i)
      SW= SW + ALU0(k) * W(itemU(k),Z)
    enddo
    W(i,Z)= W(i,Z) - Diu0(i)*SW
  enddo
enddo
```

```
Compute r^(0)= b-[A] x^(0)
for i= 1, 2, ...
  solve [M] z^(i-1)= r^(i-1)
  if i=1
    p^(1)= z^(0)
  else
    beta_i-1= p_i-1/p_i-2
    p^(i)= z^(i-1) + beta_i-1 p^(i-1)
  endif
  q^(i)= [A] p^(i)
  alpha_i= p_i-1/p^(i) q^(i)
  x^(i)= x^(i-1) + alpha_i p^(i)
  r^(i)= r^(i-1) - alpha_i q^(i)
  check convergence |r|
end
```

これ以下の処理は「solve_ICCG」と全く同じ

solve_ICCG2(3/3): METHOD=2

```
IC ***** ITERATION
IC ITR= N
do L= 1, ITR
  IC [z]= [M*rv][r]
  IC
  do i= 1, N
    W(i,Z)= W(i,R)
  enddo
  do i= 1, N
    WVAL= W(i,Z)
    do k= indexL(i-1)+1, indexU(i)
      WVAL= WVAL - ALU0(k) * W(itemL(k),Z)
    enddo
    W(i,Z)= WVAL * Diu0(i)
  enddo
  do i= N, 1, -1
    SW = 0.0d0
    do k= indexU(i-1)+1, indexU(i)
      SW= SW + ALU0(k) * W(itemU(k),Z)
    enddo
    W(i,Z)= W(i,Z) - Diu0(i)*SW
  enddo
enddo
```

前進代入

Forward Substitution

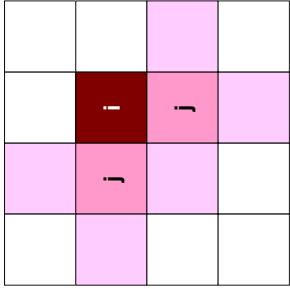
後退代入

Backward Substitution

実は, ALU0, ALU0の値はAL, AUと全く同じである。
METHOD=1, METHOD=2の答え(反復回数)は同じ

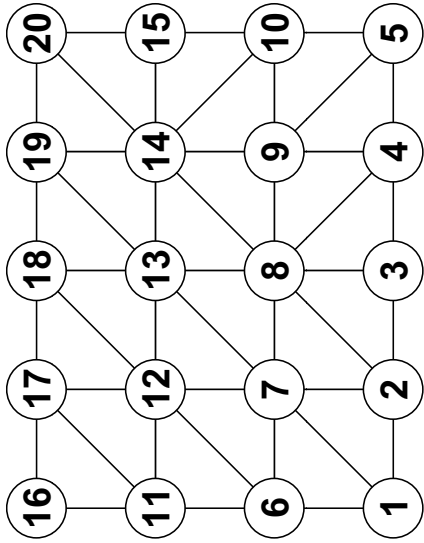
不完全修正コレスキー分解 現在のようなメッシュの場合

$$\begin{cases} i=1,2,\dots,n \\ j=1,2,\dots,i-1 \\ l_{ij} = a_{ij} - \sum_{k=1}^{j-1} l_{ik} \cdot d_k \cdot l_{jk} \\ d_i = \left(a_{ii} - \sum_{k=1}^{i-1} l_{ik}^2 \cdot d_k \right)^{-1} = l_{ii}^{-1} \end{cases}$$



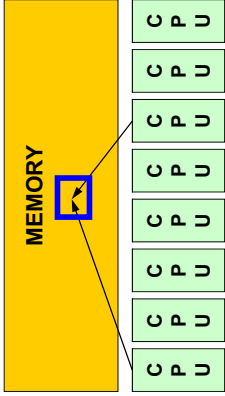
□を満たすような (i-j-k) (i,jの両方に接続するk)が無い
従って, $l_{ij} = a_{ij}$

こういう場合はAUIu0, ALIu0が
更新される可能性あり



- 背景
 - 有限体積法
 - 前処理付反復法
- ICCG法によるポアソン方程式ソルバーについて
 - 実行方法
 - データ構造
 - プログラムの説明
 - 初期化
 - 係数マトリクス生成
 - ICCG法
- **OpenMP「超」入門**
- T2K(東大)による実習

共有メモリ型計算機



- SMP
 - Symmetric Multi Processors
 - 複数のCPU(コア)で同じメモリ空間を共有するアーキテクチャ

OpenMPとは

- 共有メモリ型並列計算機用のDirectiveの統一規格
 - この考え方が出てきたのは MPIやHPFに比べると遅く1996年であるという。
 - 現在 Ver.3.0
- 背景
 - CrayとSGIの合併
 - ASCI計画の開始
- 主な計算機ベンダーが集まって [OpenMP ARB](#)を結成し、1997年にはもう規格案ができていたそうである
 - SC98ではすでにOpenMPのチュートリアルがあったし、すでに SGI Origin2000でOpenMP-MPIハイブリッドのシミュレーションをやっている例もあった。

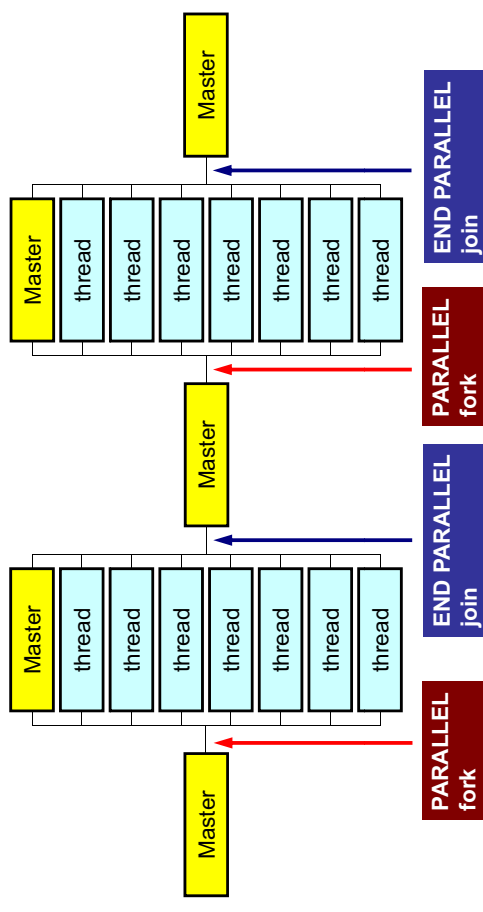
OpenMPとは（続き）

- OpenMPはFortran版とC/C++版の規格が全く別々に進められてきた。
 - Ver.2.5で言語間の仕様を統一
 - 現在特に力が注がれているのが、性能の向上とデバグツールの整備だということで、データ分割に関しては非常に大変なので今のところ予定には入っていないそうである。
 - 利用者の責任でやらなければならない

OpenMPの概要

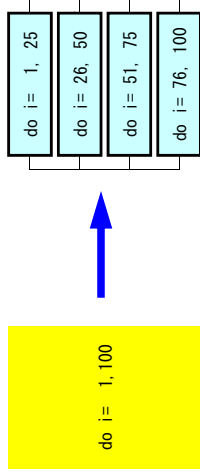
- 基本的仕様
 - プログラムを並列に実行するための動作をユーザーが明示
 - OpenMP実行環境は、依存関係、衝突、デッドロック、競合条件、結果としてプログラムが誤った実行につながるような問題に関するチェックは要求されていない。
 - プログラムが正しく実行されるよう構成するのはユーザーの責任である。
- 実行モデル
 - fork-join型並列モデル
 - 当初はマスタスレッドと呼ばれる単一プログラムとして実行を開始し、「PARALLEL」、「END PARALLEL」ディレクティブの対で並列構造を構成する。並列構造が現れるとマスタスレッドはスレッドのチームを生成し、そのチームのマスタとなる。
 - いわゆる「入れ子構造」も可能であるが、ここでは扱わない

Fork-Join 型並列モデル



スレッド数

- 環境変数 `OMP_NUM_THREADS`
 - 値の変更方
 - `bash(.bashrc)` `export OMP_NUM_THREADS=8`
 - `csh(.cshrc)` `setenv OMP_NUM_THREADS 8`
- たとえば、`OMP_NUM_THREADS=4`とすると、以下のように `i=1~100` のループが4分割され、同時に実行される。



OpenMPに関する国際会議

- WOMPEI (International Workshop on OpenMP: Experiences and Implementations)
 - 日本 (1年半に一回)
- WOMPAT (アメリカ), EWOMP (欧州)
- 2005年からこれらが統合されて「IWOMP」となる、毎年開催。
 - International Workshop on OpenMP
 - <http://www.nic.uoregon.edu/iwomp2005/>
 - Eugene, Oregon, USA

OpenMPに関連する情報

- OpenMP Architecture Review Board (ARB)
 - <http://www.openmp.org>
- 参考文献
 - Chandra, R. et al. 「Parallel Programming in OpenMP」 (Morgan Kaufmann)
 - Quinn, M.J. 「Parallel Programming in C with MPI and OpenMP」 (McGrawHill)
 - Mattson, T.G. et al. 「Patterns for Parallel Programming」 (Addison Wesley)
 - 牛島「OpenMPによる並列プログラミングと数値計算法」(丸善)
 - **Chapman, B. et al. 「Using OpenMP」(MIT Press) 最新!**
- 富士通他による翻訳： (OpenMP 3.0) 必携！
 - <http://www.openmp.org/mp-documents/OpenMP30spec-ja.pdf>

OpenMPの特徴

- デイレクティブ (指示行) の形で利用
 - 挿入直後のループが並列化される
 - コンパイラがサポートしていなければ、コメントとみなされる

OpenMP/Directives Array Operations

Simple Substitution

```
!$omp parallel do
do i= 1, NP
W(i, 1)= 0. d0
W(i, 2)= 0. d0
enddo
!$omp end parallel do
```

DAXPY

```
!$omp parallel do
do i= 1, NP
Y(i)= ALPHA*X(i) + Y(i)
enddo
!$omp end parallel do
```

Dot Products

```
!$omp parallel do private(iS, iE, i)
!$omp& reduction(+:RHO)
do ip= 1, PEsmptOT
iS= STACKmcG(ip-1) + 1
iE= STACKmcG(ip )
do i= iS, iE
RHO= RHO + W(i, R)*W(i, Z)
enddo
enddo
!$omp end parallel do
```

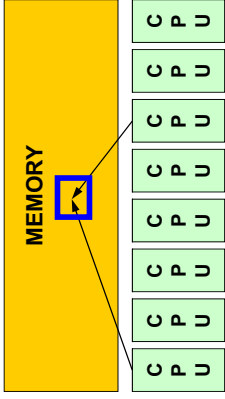
OpenMPの特徴

- デイレクティブ(指示行)の形で利用
 - 挿入直後のループが並列化される
 - コンパイラがサポートしていないければ、コメントとみなされる
- 何も指定しなければ、何もしない
 - 「自動並列化」、「自動ベクトル化」とは異なる。
 - 下手なことをするとおかしな結果になる:ベクトル化と同じ
 - データ分散等(Ordering)は利用者の責任
- 共有メモリユニット内のプロセス数に応じて、「Thread」が立ち上がる
 - 「Thread」: MPIでいう「プロセス」に相当する。
 - 普通は「Thread数=共有メモリユニット内プロセス数, コア数」

OpenMP/Direceives Matrix/Vector Products

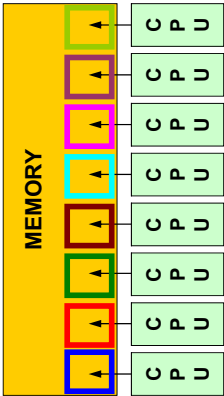
```
!$omp parallel do private(ip, iS, iE, i, j)
do ip= 1, PEsmptOT
iS= STACKmcG(ip-1) + 1
iE= STACKmcG(ip )
do i= iS, iE
W(i, Q)= D(i)*W(i, P)
do j= 1, INL(i)
W(i, Q)= W(i, Q) + W(IAL(j, i), P)
enddo
do j= 1, INU(i)
W(i, Q)= W(i, Q) + W(IAU(j, i), P)
enddo
enddo
!$omp end parallel do
```

メモリ競合



- 複雑な処理をしている場合、複数のスレッドがメモリ上の同じアドレスにあるデータを同時に更新する可能性がある。
 - 複数のCPUが配列の同じ成分を更新しようとする。
 - メモリを複数のコアで共有しているためこのようなことが起こる。
 - 場合によっては答えが変わる

メモリ競合 (続き)



- 本演習で扱っている例は、そのようなことが生じないよう、各スレッドが同時に同じ成分を更新するようなことはなないようにする。
 - これはユーザの責任でやること、である。
- ただ多くのコア数(スレッド数)が増えるほど、メモリへの負担が増えて、処理速度は低下する。

OpenMPの特徴 (続き)

- 基本は「!omp parallel do」～「!omp end parallel do」
- 変数について、グローバルな変数と、Thread内でローカルな「private」な変数に分けられる。
 - デフォルトは「global」
 - 内積を求める場合は「reduction」を使う

```
!$omp parallel do private(iS, iE, i)  
!$omp &  
reduction(+: RH0)  
do ip= 1, PEsmpTOT  
  iS= STACKmcG(ip-1) + 1  
  iE= STACKmcG(ip )  
  do i= iS, iE  
    RH0= RH0 + W(i, R) *W(i, Z)  
  enddo  
enddo  
!$omp end parallel do
```

W(:,.), R, Z, PEsmpTOT
などはグローバル変数

FORTRANとC

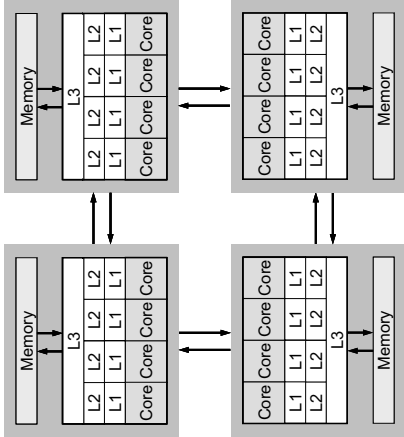
```
use omp_lib  
...  
!$omp parallel do shared(n, x, y) private(i)  
do i= 1, n  
  x(i) = x(i) + y(i)  
enddo  
!$ omp end parallel do
```

```
#include <omp.h>  
...  
{  
  #pragma omp parallel for default(none) shared(n, x, y) private(i)  
  for (i=0; i<n; i++)  
    x[i] += y[i];  
}
```

First Touch Rule

- NUMA (Non-Uniform Access)アーキテクチャでは、「最初にそのバッファにアクセスしたプロセッサ」のメモリ上にバッファの内容がアサインされる。
- 初期化等の工夫が必要
 - Hitachi SR シリーズ, IBM SP, 地球シミュレータ等では問題にはならない
 - T2Kでは結構効く(あとで実習してみよう)
 - ローカルなメモリ上のデータをアクセスするような工夫が必要

HA80000-tc/RS425:ノードの構成



最初にやること

- use omp_lib FORTRAN
- #include <omp.h> C
- 様々な環境変数, インタフェースの定義 (OpenMP3.0以降でサポート)

本セミナーにおける方針

- OpenMPは多様な機能を持っているが、それらの全てを逐一教えることはしない。
 - 講演者も全てを把握、理解しているわけではない。
- 数値解析に必要な最低限の機能のみ学習する。
 - 具体的には、講義で扱っているICCG法によるポアソン方程式ソルバーを動かすために必要な機能のみについて学習する
 - それ以外の機能については、自習、質問のこと(全てに答えられるとは限らない)。

OpenMPディレクティブ(FORTRAN)

sentinel directive_name [clause[[,] clause] ...]

- 大文字小文字は区別されない。
- sentinel
 - 接頭辞
 - FORTRANでは「!\$OMP」, 「C\$OMP」, 「*\$OMP」, 但し自由ソース形式では「!\$OMP」のみ。
 - 継続行にはFORTRANと同じルールが適用される。以下はいずれも「!\$OMP PARALLEL DO SHARED(A,B,C)」

!\$OMP PARALLEL DO
!\$OMP+SHARED (A,B,C)

!\$OMP PARALLEL DO &
!\$OMP SHARED (A,B,C)

OpenMPディレクティブ(C)

```
#pragma omp directive_name [clause[[,] clause]...]
```

- 継続行は「\」
- 小文字を使用(変数名以外)

```
#pragma omp parallel for shared (a,b,c)
```

PARALLEL DO

```
!$OMP PARALLEL DO[clause[[,] clause] ... ]
  (do_loop)
!$OMP END PARALLEL DO
```

```
#pragma parallel for [clause[[,] clause] ... ]
  (for_loop)
```

- 多重スレッドによって実行される領域を定義し、DOループの並列化を実施する。
- 並び項目 (clause) : よく利用するもの
 - PRIVATE (list)
 - SHARED (list)
 - DEFAULT (PRIVATE|SHARED|NONE)
 - REDUCTION ({operation|intrinsic}: list)

REDUCTION

```
REDUCTION ({operator|intrinsic}: list)
```

```
reduction ({operator|intrinsic}: list)
```

- 「MPI_REDUCE」のようなものと思えばよい
- Operator
 - +, *, -, .AND., .OR., .EQV., .NEQV.
- Intrinsic
 - MAX, MIN, IAND, IOR, IEQR

実例A1: 簡単なループ

```
!$OMP PARALLEL DO
  do i= 1, N
    B(i) = (A(i) + B(i)) * 0.50
  enddo
!$OMP END PARALLEL DO
```

- ループの繰り返し変数(ここでは「i」)はデフォルトで privateなので、明示的に宣言は不要。
- 「END PARALLEL DO」は省略可能。
 - C言語ではそもそも存在しない

実例A2: REDUCTION

```
!$OMP PARALLEL DO DEFAULT (PRIVATE) REDUCTION (+:A,B)
do i= 1, N
  call WORK (Alocal, Blocal)
  A= A + Alocal
  B= B + Blocal
enddo
!$OMP END PARALLEL DO
```

- 「END PARALLEL DO」は省略可能。

OpenMPを適用するには？(内積)

```
VAL= 0. d0
do i= 1, N
  VAL= VAL + W(i,R) * W(i,Z)
enddo
```

OpenMPを適用するには？(内積)

```
VAL= 0. d0
do i= 1, N
  VAL= VAL + W(i,R) * W(i,Z)
enddo
```



```
VAL= 0. d0
!$OMP PARALLEL DO PRIVATE (i) REDUCTION (+:VAL)
do i= 1, N
  VAL= VAL + W(i,R) * W(i,Z)
enddo
!$OMP END PARALLEL DO
```

OpenMPディレクティブの挿入
これでも並列計算は可能

OpenMPを適用するには？(内積)

```
VAL= 0. d0
do i= 1, N
  VAL= VAL + W(i,R) * W(i,Z)
enddo
```



```
VAL= 0. d0
!$OMP PARALLEL DO PRIVATE (i) REDUCTION (+:VAL)
do i= 1, N
  VAL= VAL + W(i,R) * W(i,Z)
enddo
!$OMP END PARALLEL DO
```

OpenMPディレクティブの挿入
これでも並列計算は可能



```
VAL= 0. d0
!$OMP PARALLEL DO PRIVATE (ip, i) REDUCTION (+:VAL)
do ip= 1, PEsmpTOT
  do i= index (ip-1)+1, index (ip)
    VAL= VAL + W(i,R) * W(i,Z)
  enddo
enddo
!$OMP END PARALLEL DO
```

多重ループの導入
PEsmpTOT: スレッド数
あらかじめ「INDEX(i)」を用意しておく
より確実に並列計算実施
(別に効率がよくるわけではない)

OpenMPを適用するには？(内積)

```
VAL= 0. d0
do i= 1, N
  VAL= VAL + W(i, R) * W(i, Z)
enddo
```



```
VAL= 0. d0
!$OMP PARALLEL DO PRIVATE(i) REDUCTION(+:VAL)
do i= 1, N
  VAL= VAL + W(i, R) * W(i, Z)
enddo
!$OMP END PARALLEL DO
```

OpenMPディレクティブの挿入
これでも並列計算は可能



```
VAL= 0. d0
!$OMP PARALLEL DO PRIVATE(ip, i) REDUCTION(+:VAL)
do ip= 1, PEsmptTOT
  do i= index(ip-1)+1, index(ip)
    VAL= VAL + W(i, R) * W(i, Z)
  enddo
enddo
!$OMP END PARALLEL DO
```

多重ループの導入
PEsmptTOT:スレッド数
あらかじめ「INDEX(:)」を用意しておく
より確実に並列計算実施
PEsmptTOT個のスレッドが立ち上がり、
並列に実行

OpenMPを適用するには？(内積)

```
VAL= 0. d0
!$OMP PARALLEL DO PRIVATE(ip, i) REDUCTION(+:VAL)
do ip= 1, PEsmptTOT
  do i= index(ip-1)+1, index(ip)
    VAL= VAL + W(i, R) * W(i, Z)
  enddo
enddo
!$OMP END PARALLEL DO
```

多重ループの導入
PEsmptTOT:スレッド数
あらかじめ「INDEX(:)」を用意しておく
より確実に並列計算実施
PEsmptTOT個のスレッドが立ち上がり、
並列に実行

各要素が計算されるスレッドを
指定できる

例えば、N=100, PEsmptTOT=4とすると：

INDEX(0)= 0
INDEX(1)= 25
INDEX(2)= 50
INDEX(3)= 75
INDEX(4)= 100

実例：FORTRAN, C共通

```
>$ cd <$omp>

>$ ifort -O4 -openmp test.f
>$ icc -O3 -openmp test.c
```

test.fの内容

- DAXPY
 - ベクトルとその定数倍の加算
- DOT
 - 内積
- OpenMPディレクティブ挿入の効果

test.f(1/3) : 初期化

```
use omp lib
implicit real*8 (A-H, O-Z)
real (kind=8), dimension(:), allocatable :: X, Y
real (kind=8), dimension(:), allocatable :: Z1, Z2
real (kind=8), dimension(:), allocatable :: Z3, Z4, Z5
integer, dimension(0:2) :: INDEX

!C -----
!C | INIT |
!C -----
!C==

call MPI_INIT(ierr)
write(*,*) N, nopt ?
read(*,*) N, nopt

allocate(X(N), Y(N), Z1(N), Z2(N), Z3(N), Z4(N), Z5(N))
if (nopt.eq.0) then
  X = 1.d0
  Y = 1.d0
  Z1= 0.d0
  Z2= 0.d0
  Z3= 0.d0
  Z4= 0.d0
  Z5= 0.d0
else
  !$omp parallel do private (i)
  do i=1, N
    X (i)= 0.d0
    Y (i)= 0.d0
    Z1(i)= 0.d0
    Z2(i)= 0.d0
    Z3(i)= 0.d0
    Z4(i)= 0.d0
    Z5(i)= 0.d0
  enddo
  !$omp end parallel do
endif
ALPHA= 1.d0

!C==
```

時間計測のためにMPI使用
問題サイズ、オプション指定
nopt=0 First Touchなし
nopt≠0 First Touchあり

test.f(1/3) : 初期化

```
use omp lib
implicit real*8 (A-H, O-Z)
real (kind=8), dimension(:), allocatable :: X, Y
real (kind=8), dimension(:), allocatable :: Z1, Z2
real (kind=8), dimension(:), allocatable :: Z3, Z4, Z5
integer, dimension(0:2) :: INDEX

!C -----
!C | INIT |
!C -----
!C==

call MPI_INIT(ierr)
write(*,*) N, nopt ?
read(*,*) N, nopt

allocate(X(N), Y(N), Z1(N), Z2(N), Z3(N), Z4(N), Z5(N))
if (nopt.eq.0) then
  X = 1.d0
  Y = 1.d0
  Z1= 0.d0
  Z2= 0.d0
  Z3= 0.d0
  Z4= 0.d0
  Z5= 0.d0
else
  !$omp parallel do private (i)
  do i=1, N
    X (i)= 0.d0
    Y (i)= 0.d0
    Z1(i)= 0.d0
    Z2(i)= 0.d0
    Z3(i)= 0.d0
    Z4(i)= 0.d0
    Z5(i)= 0.d0
  enddo
  !$omp end parallel do
endif
ALPHA= 1.d0

!C==
```

nopt=0 First Touchなし
並列化せずに初期化

test.f(1/3) : 初期化

```
use omp lib
implicit real*8 (A-H, O-Z)
real (kind=8), dimension(:), allocatable :: X, Y
real (kind=8), dimension(:), allocatable :: Z1, Z2
real (kind=8), dimension(:), allocatable :: Z3, Z4, Z5
integer, dimension(0:2) :: INDEX

!C -----
!C | INIT |
!C -----
!C==

call MPI_INIT(ierr)
write(*,*) N, nopt ?
read(*,*) N, nopt

allocate(X(N), Y(N), Z1(N), Z2(N), Z3(N), Z4(N), Z5(N))
if (nopt.eq.0) then
  X = 1.d0
  Y = 1.d0
  Z1= 0.d0
  Z2= 0.d0
  Z3= 0.d0
  Z4= 0.d0
  Z5= 0.d0
else
  !$omp parallel do private (i)
  do i=1, N
    X (i)= 0.d0
    Y (i)= 0.d0
    Z1(i)= 0.d0
    Z2(i)= 0.d0
    Z3(i)= 0.d0
    Z4(i)= 0.d0
    Z5(i)= 0.d0
  enddo
  !$omp end parallel do
endif
ALPHA= 1.d0

!C==
```

nopt≠0 First Touchあり
計算をするときと同じように
OpenMPを使って並列化
これで計算をするコアのローカル
メモリにデータが保存される

test.f(2/3) : DAXPY

```
!C -----
!C | DAXPY |
!C -----
!C==

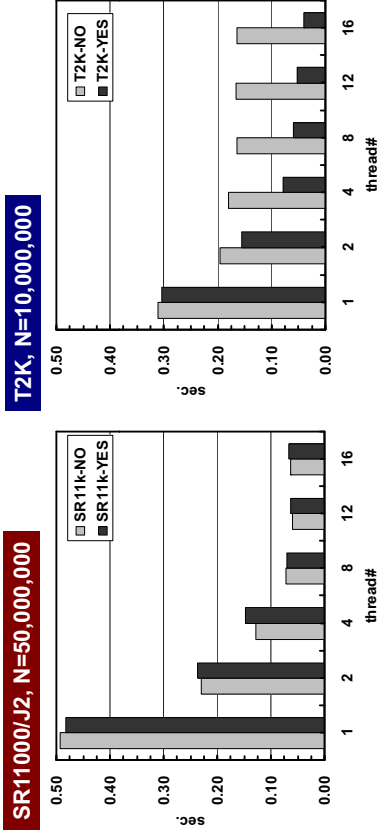
S2time= omp_get_wtime()
!$omp parallel do private (i)
do i=1, N
  Z1(i)= ALPHA*X(i) + Y(i)
  Z2(i)= ALPHA*X(i) + Y(i)
  Z3(i)= ALPHA*X(i) + Y(i)
  Z4(i)= ALPHA*X(i) + Y(i)
  Z5(i)= ALPHA*X(i) + Y(i)
enddo
!$omp end parallel do
E2time= omp_get_wtime()
write(*, '(a)')
write(*, '(a, ipe16.6)') , '# DAXPY' , omp-1 , E2time - S2time

!C==
```

test.f(3/3) : 内積

```
IC
IC
IC
IC
IC==
V1= 0. d0
V2= 0. d0
V3= 0. d0
V4= 0. d0
V5= 0. d0
SZtime= omp_get_wtime()
do i= 1, N
  X(i)=X(i)+1. d0
  V1= V1 + X(i)*X(i)+1. d0
  V2= V2 + X(i)*X(i)+2. d0
  V3= V3 + X(i)*X(i)+3. d0
  V4= V4 + X(i)*X(i)+4. d0
  V5= V5 + X(i)*X(i)+5. d0
enddo
!$omp end parallel do
E2time= omp_get_wtime()
write (*, '(a)') '# DOT',
write (*, '(a, fpe16.6)') 'omp-1', E2time - SZtime
!C==
call MPI_FINALIZE (ierr)
stop
end
```

DAXPY: First Touchの効果



- T2K: First Touch (後述)の有無の効果が大
- コア数を増やしても性能が上がらない
 - オーバーヘッド、メモリ競合

ICCG法の並列化

- 内積: **OK**
- DAXPY: **OK**
- 行列ベクトル積
- 前処理

行列ベクトル積

```
do i = 1, N
  VAL= D(i)*W(i,P)
  do k= indexL(i-1)+1, indexU(i)
    VAL= VAL + AL(k)*W(itemL(k),P)
  enddo
  do k= indexU(i-1)+1, indexU(i)
    VAL= VAL + AU(k)*W(itemU(k),P)
  enddo
  W(i,Q)= VAL
enddo
```


行列ベクトル積

```
!$omp parallel do private(ip, i, VAL, k)
do ip= 1, PEsmptOT
  do i = INDEX(ip-1)+1, INDEX(ip)
    VAL= D(i)*W(i, P)
    do k= indexL(i-1)+1, indexL(i)
      VAL= VAL + AL(k)*W(itemL(k), P)
    enddo
    do k= indexU(i-1)+1, indexU(i)
      VAL= VAL + AU(k)*W(itemU(k), P)
    enddo
    W(i, Q)= VAL
  enddo
enddo
!$omp end parallel do
```

行列ベクトル積：これでもOK

```
!$omp parallel do private(i, VAL, k)
do i = 1, N
  VAL= D(i)*W(i, P)
  do k= indexL(i-1)+1, indexL(i)
    VAL= VAL + AL(k)*W(itemL(k), P)
  enddo
  do k= indexU(i-1)+1, indexU(i)
    VAL= VAL + AU(k)*W(itemU(k), P)
  enddo
  W(i, Q)= VAL
enddo
!$omp end parallel do
```

ICCG法の並列化

- 内積:OK
- DAXPY:OK
- 行列ベクトル積:OK
- 前処理

前処理はどうするか？

対角スケーリングなら簡単：でも遅い

```
do i = 1, N
  W(i, Z) = W(i, R)*W(i, DD)
enddo
```

```
!$omp parallel do private(i)
do i = 1, N
  W(i, Z) = W(i, R)*W(i, DD)
enddo
!$omp end parallel do
```

```
!$omp parallel do private(ip, i)
do ip= 1, PEsmptOT
  do i = INDEX(ip-1)+1, INDEX(ip)
    W(i, Z) = W(i, R)*W(i, DD)
  enddo
enddo
!$omp end parallel do
```

64*64*64	
METHOD= 1	
1	6.543963E+00
101	1.748392E-05
146	9.731945E-09
real	0m14.662s

METHOD= 3	
1	6.299987E+00
101	1.298539E+00
201	2.725948E-02
301	3.664216E-05
401	2.146428E-08
413	9.621688E-09
real	0m19.660s

前処理はどうするか？

不完全修正
コレスギー
分解

```
do i= 1, N
  VAL= D(i)
  do k= indexL(i-1)+1, indexL(i)
    VAL= VAL - (AL(k)**2) * W(itemL(k), DD)
  enddo
  W(i, DD)= 1.d0/VAL
enddo
```

前進代入

```
do i= 1, N
  WVAL= W(i, Z)
  do k= indexL(i-1)+1, indexL(i)
    WVAL= WVAL - AL(k) * W(itemL(k), Z)
  enddo
  W(i, Z)= WVAL * W(i, DD)
enddo
```

データ依存性：メモリの読み込みと書き出しが同時に発生し、並列化困難

不完全修正
コレスギー
分解

```
do i= 1, N
  VAL= D(i)
  do k= indexL(i-1)+1, indexL(i)
    VAL= VAL - (AL(k)**2) * W(itemL(k), DD)
  enddo
  W(i, DD)= 1.d0/VAL
enddo
```

前進代入

```
do i= 1, N
  WVAL= W(i, Z)
  do k= indexL(i-1)+1, indexL(i)
    WVAL= WVAL - AL(k) * W(itemL(k), Z)
  enddo
  W(i, Z)= WVAL * W(i, DD)
enddo
```

前進代入

4スレッドによる並列化を試みる

13	14	15	16
9	10	11	12
5	6	7	8
1	2	3	4

```
do i= 1, N
  WVAL= W(i, Z)
  do k= indexL(i-1)+1, indexL(i)
    WVAL= WVAL - AL(k) * W(itemL(k), Z)
  enddo
  W(i, Z)= WVAL * W(i, DD)
enddo
```

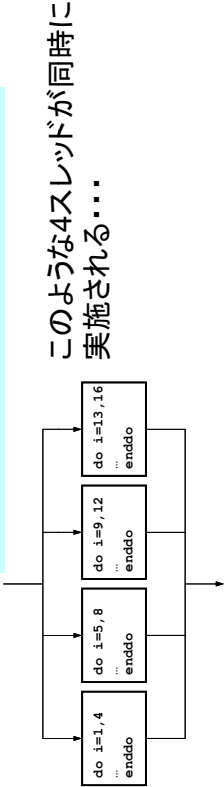
前進代入

4スレッドによる並列化を試みる

13	14	15	16
9	10	11	12
5	6	7	8
1	2	3	4

```
!$omp parallel do private (ip, i, k, VAL)
do ip= 1, 4
  do i= INDEX(ip-1)+1, INDEX(ip)
    WVAL= W(i, Z)
    do k= indexL(i-1)+1, indexL(i)
      WVAL= WVAL - AL(k) * W(itemL(k), Z)
    enddo
    W(i, Z)= WVAL * W(i, DD)
  enddo
enddo
!$omp parallel enddo
```

INDEX(0)= 0
INDEX(1)= 4
INDEX(2)= 8
INDEX(3)=12
INDEX(4)=16

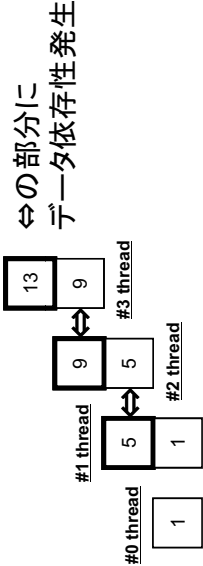


データ依存性：メモリへの書き出し、読み込みが同時に発生

13	14	15	16
9	10	11	12
5	6	7	8
1	2	3	4

```
!$omp parallel do private (ip, l, k, VAL)
do ip= 1, 4
do i= INDEX(ip-1)+1, INDEX(ip)
  WVAL= W(i, Z)
  do k= indexL(i-1)+1, indexL(i)
    WVAL= WVAL - AL(k) * W(i+emL(k), Z)
  enddo
  W(i, Z)= WVAL * W(i, DD)
enddo
enddo
enddo
!$omp parallel enddo
```

INDEX(0)= 0
INDEX(1)= 4
INDEX(2)= 8
INDEX(3)=12
INDEX(4)=16



ICCG法の並列化

- 内積: **OK**
- DAXPY: **OK**
- 行列ベクトル積: **OK**
- 前処理: **なんとかしなければならぬ**
 - 単純にOpenMPなどの指示行 (directive) を挿入しただけでは「並列化」できない。

- 背景
 - 有限体積法
 - 前処理付反復法
- ICCG法によるポアソン方程式ソルバーについて
 - 実行方法
 - データ構造
 - プログラムの説明
 - 初期化
 - 係数マトリクス生成
 - ICCG法
- OpenMPI「超」入門
- **T2K(東大)による実習**

T2K(東大): バッチジョブ実行

- 実行手順
 - ジョブスクリプトを書きます
 - ジョブを投入します
 - ジョブの状態を確認します
 - 結果を確認します
- その他
 - 実行時には1ノード(16コア)が占有されます
 - 他のユーザーのジョブに使われることはありません

ジョブスクリプト

- <\$omp>/go.sh
- スケジューラへの指令 + シェルスクリプト

```
#@$-r S1-3          実行ジョブ名 (qstatで表示)
#@$-q tutorial      実行キュー名
#@$-N 1             使用ノード数 (固定)
#@$-J T1            ノードあたりMPIプロセス数 (固定)
#@$-e err           標準エラー出力ファイル名
#@$-o a016.lst      標準出力ファイル名
#@$-lm 28GB         1ノードあたりメモリ使用量 (固定)
#@$-lt 00:05:00     実行時間 (上限10分, この場合は5分)
#@$

export OMP_NUM_THREADS=16  スレッド数 (利用可能コア数) 指定
cd $PBS_O_WORKDIR         実行ディレクトリ移動
./a.out                   計算実行
```

利用可能なキュー

```
#@$-r S1-3          実行ジョブ名 (qstatで表示)
#@$-q tutorial      実行キュー名
#@$-N 1             使用ノード数
#@$-J T16           ノードあたりMPIプロセス数 (T1~T16)
```

- **tutorial**
 - 1ノード(16コア), 15分
 - 本講習会の受講者のみ
 - 利用可能
 - 有効期間
 - 6月30日・7月1日の講義時間中
- **lecture**
 - 1ノード(16コア), 15分
 - 他の教育利用者と共用
 - 有効期間
 - 7月8日(金)16:59 それ以降はログイン不可

ジョブ投入

```
>$ cd <$omp>
>$ qsub go.sh
```

ジョブ投入, 確認等

- ジョブの投入 `qsub` スクリプト名
- ジョブの確認 `qstat`
- キューの状態の確認 `qstat -b`
- ジョブの取り消し・強制終了 `qdel` ジョブID

```
[t19000@ha8000-2 omp]$ qstat -b
2008/12/01 (Mon) 22:12:17: BATCH QUEUES on HA8000 cluster
NQS schedule stop time : 2008/12/19 (Fri) 9:00:00 (Remain: 418h 47m 43s)
QUEUE NAME STATUS TOTAL RUNNING RUNLIMIT QUEUED HELD IN-TRANSIT
debug AVAILABLE 0 0 4 0 0 0
lecture9 0 0 4 0 0 0
[t19000@ha8000-2 omp]$ qsub go.sh
Request 122345.batch1 submitted to queue: lecture9.
[t19000@ha8000-2 omp]$ qstat
2008/12/01 (Mon) 22:12:24: REQUESTS on HA8000 cluster
NQS schedule stop time : 2008/12/19 (Fri) 9:00:00 (Remain: 418h 47m 36s)
REQUEST NAME OWNER QUEUE PRI NICE CPU MEM STATE
122345.batch1 go0 t19000 lecture9 63 0 unlimited 27GB QUEUED
[t19000@ha8000-2 omp]$ qdel 122345
2008/12/01 (Mon) 22:12:26: REQUESTS on HA8000 cluster
NQS schedule stop time : 2008/12/19 (Fri) 9:00:00 (Remain: 418h 47m 34s)
REQUEST NAME OWNER QUEUE PRI NICE CPU MEM STATE
122345.batch1 go0 t19000 lecture9 63 0 unlimited 27GB RUNNING
[t19000@ha8000-2 omp]$ qstat
2008/12/01 (Mon) 22:12:28: REQUESTS on HA8000 cluster
NQS schedule stop time : 2008/12/19 (Fri) 9:00:00 (Remain: 418h 47m 32s)
REQUEST NAME OWNER QUEUE PRI NICE CPU MEM STATE
No requests.
```

結果確認

- ジョブが終了するとメールがきます
 - ジョブスクリプトに `-mu` オプションを書けば任意のメールアドレスに送信できます
 - `~/forward` を設定しておけばオプションを書かなくとも自分のメールアドレスに送信できます

```
[t19000@ha8000-2 omp]$ mail
Mail version 8.1 6/6/93. Type ? for help.
~/var/spool/mail/t19000*: 2 messages 2 new
>N 1 root@ha8000.cc.u-tok Mon Dec 1 22:12 24/1061 "NQS Initiator Report: 122345.ba"
N 2 root@ha8000.cc.u-tok Mon Dec 1 22:12 31/1279 "NQS Terminator Report: 122345.b"
5
```

- 結果の確認
 - 標準出力:
 - 標準エラー出力