

線形方程式の解法：反復法

中島 研吾

東京大学情報基盤センター

同 大学院情報理工学系研究科数理情報学専攻

数値解析（科目番号 03-500081）

直接法 (Direct Method)

- Gaussの消去法, 完全LU分解他
 - 行列の変形, 逆行列に相当するものの計算
- 利点
 - 安定, 幅広いアプリケーションに適用可能
 - 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

反復法とは . . .

連立一次方程式

$$\begin{pmatrix} a_{11} & a_{12} & \cdots & a_{1n} \\ a_{21} & a_{22} & \cdots & a_{2n} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{n1} & a_{n2} & \cdots & a_{nn} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} x_1 \\ x_2 \\ \vdots \\ x_n \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} b_1 \\ b_2 \\ \vdots \\ b_n \end{pmatrix}$$

A **x** **b**

初期解

$$\mathbf{x}^{(0)} = \begin{pmatrix} x_1^{(0)} \\ x_2^{(0)} \\ \vdots \\ x_n^{(0)} \end{pmatrix}$$

適当な初期解 $\mathbf{x}^{(0)}$ から始めて、繰り返し計算によって真の解に収束(converge)させていく

$$\mathbf{x}^{(1)}, \mathbf{x}^{(2)}, \dots$$

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

$$\mathbf{Ax} = \mathbf{b} \Rightarrow$$
$$\mathbf{x}^{(k+1)} = \mathbf{M}\mathbf{x}^{(k)} + \mathbf{N}\mathbf{b}$$

- 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。
 - 収束しない(答えが得られない)可能性がある
- 前処理 (preconditioning) が重要。

- 定常反復法(1)
 - ヤコビ法, ガウス・ザイデル法
- 非定常反復法
 - 共役勾配法
- 定常反復法(2)
 - SOR法

ヤコビ法 (Jacobi)

連立一次方程式

$$\begin{pmatrix} a_{11} & a_{12} & \cdots & a_{1n} \\ a_{21} & a_{22} & \cdots & a_{2n} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{n1} & a_{n2} & \cdots & a_{nn} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} x_1 \\ x_2 \\ \vdots \\ x_n \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} b_1 \\ b_2 \\ \vdots \\ b_n \end{pmatrix}$$

k 回目の反復に
おける解の推定
値(k)

$$\mathbf{x}^{(k)} = \begin{pmatrix} x_1^{(k)} \\ x_2^{(k)} \\ \vdots \\ x_n^{(k)} \end{pmatrix}$$

次のステップの推定値($k+1$)

右辺の x_i は全て(k)における値

$$\begin{aligned} x_1^{(k+1)} &= \frac{1}{a_{11}} \left(b_1 - a_{12}x_2^{(k)} - a_{13}x_3^{(k)} \cdots - a_{1n}x_n^{(k)} \right) \\ x_2^{(k+1)} &= \frac{1}{a_{22}} \left(b_2 - a_{21}x_1^{(k)} - a_{23}x_3^{(k)} \cdots - a_{2n}x_n^{(k)} \right) \\ &\vdots \\ x_n^{(k+1)} &= \frac{1}{a_{nn}} \left(b_n - a_{n1}x_1^{(k)} - a_{n2}x_2^{(k)} \cdots - a_{n,n-1}x_{n-1}^{(k)} \right) \end{aligned} \quad \longrightarrow \quad \mathbf{x}^{(k+1)} = \begin{pmatrix} x_1^{(k+1)} \\ x_2^{(k+1)} \\ \vdots \\ x_n^{(k+1)} \end{pmatrix}$$

何をやっているのか？

連立一次方程式: n 個の未知数, n 個の方程式

$$\begin{pmatrix} a_{11} & a_{12} & \cdots & a_{1n} \\ a_{21} & a_{22} & \cdots & a_{2n} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{n1} & a_{n2} & \cdots & a_{nn} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} x_1 \\ x_2 \\ \vdots \\ x_n \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} b_1 \\ b_2 \\ \vdots \\ b_n \end{pmatrix}$$

n 個の方程式を一つずつ解いていく

i 番目の方程式を解くときは, $x_i^{(k+1)}$ のみが未知数, あとは既知の値として解く

$$a_{i1}x_1 + a_{i2}x_2 \cdots + a_{ii-1}x_{i-1} + a_{ii}x_i + a_{ii+1}x_{i+1} \cdots + a_{in}x_n = b_i$$

$$a_{i1}x_1^{(k)} + a_{i2}x_2^{(k)} \cdots + a_{ii-1}x_{i-1}^{(k)} + a_{ii}x_i^{(k+1)} + a_{ii+1}x_{i+1}^{(k)} \cdots + a_{in}x_n^{(k)} = b_i$$

$$x_i^{(k+1)} = \frac{1}{a_{ii}} \left(b_i - a_{i1}x_1^{(k)} - a_{i2}x_2^{(k)} \cdots - a_{ii-1}x_{i-1}^{(k)} - a_{ii+1}x_{i+1}^{(k)} \cdots - a_{in}x_n^{(k)} \right)$$

ヤコビ法とガウス・ザイデル法

連立一次方程式

$$\begin{pmatrix} a_{11} & a_{12} & \cdots & a_{1n} \\ a_{21} & a_{22} & \cdots & a_{2n} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{n1} & a_{n2} & \cdots & a_{nn} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} x_1 \\ x_2 \\ \vdots \\ x_n \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} b_1 \\ b_2 \\ \vdots \\ b_n \end{pmatrix}$$

k 回目の反復における解の推定値(k)

$$\mathbf{x}^{(k)} = \begin{pmatrix} x_1^{(k)} \\ x_2^{(k)} \\ \vdots \\ x_n^{(k)} \end{pmatrix}$$

次のステップの推定値($k+1$)

ヤコビ法

$$x_i^{(k+1)} = \frac{1}{a_{ii}} \left(b_i - \sum_{j=1, j \neq i}^n a_{ij} x_j^{(k)} \right) \quad (1 \leq i \leq n)$$

ガウス・ザイデル法

$$x_i^{(k+1)} = \frac{1}{a_{ii}} \left(b_i - \sum_{j=1}^{i-1} a_{ij} x_j^{(k+1)} - \sum_{j=i+1}^n a_{ij} x_j^{(k)} \right) \quad (1 \leq i \leq n)$$

幾何学的解釈：直線の交点

解くべき連立一次方程式

$$\begin{aligned} -2x_1 + x_2 &= 0 \\ x_1 + x_2 &= 3 \end{aligned}$$

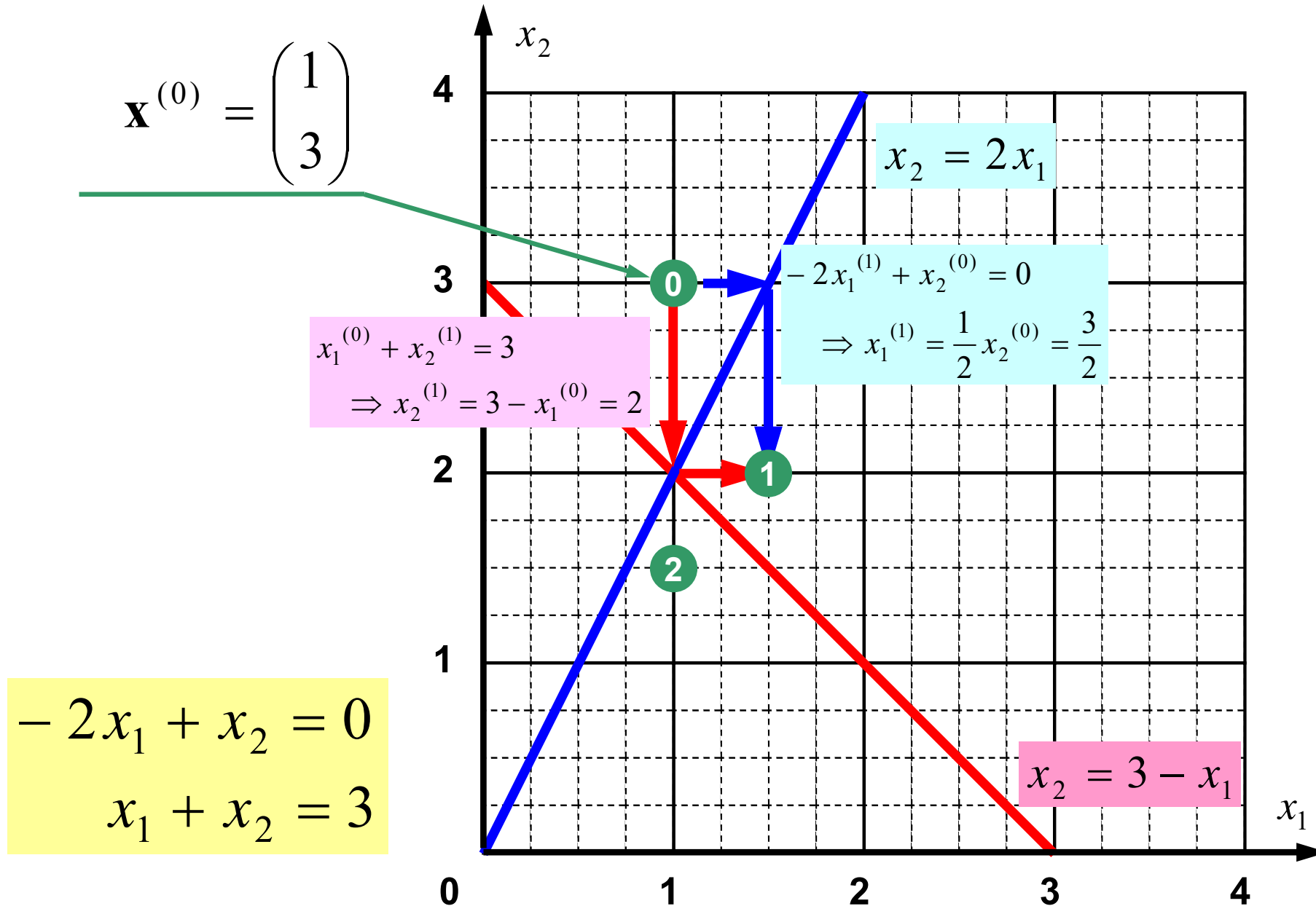
真の解

$$\mathbf{x} = \begin{pmatrix} 1 \\ 2 \end{pmatrix}$$

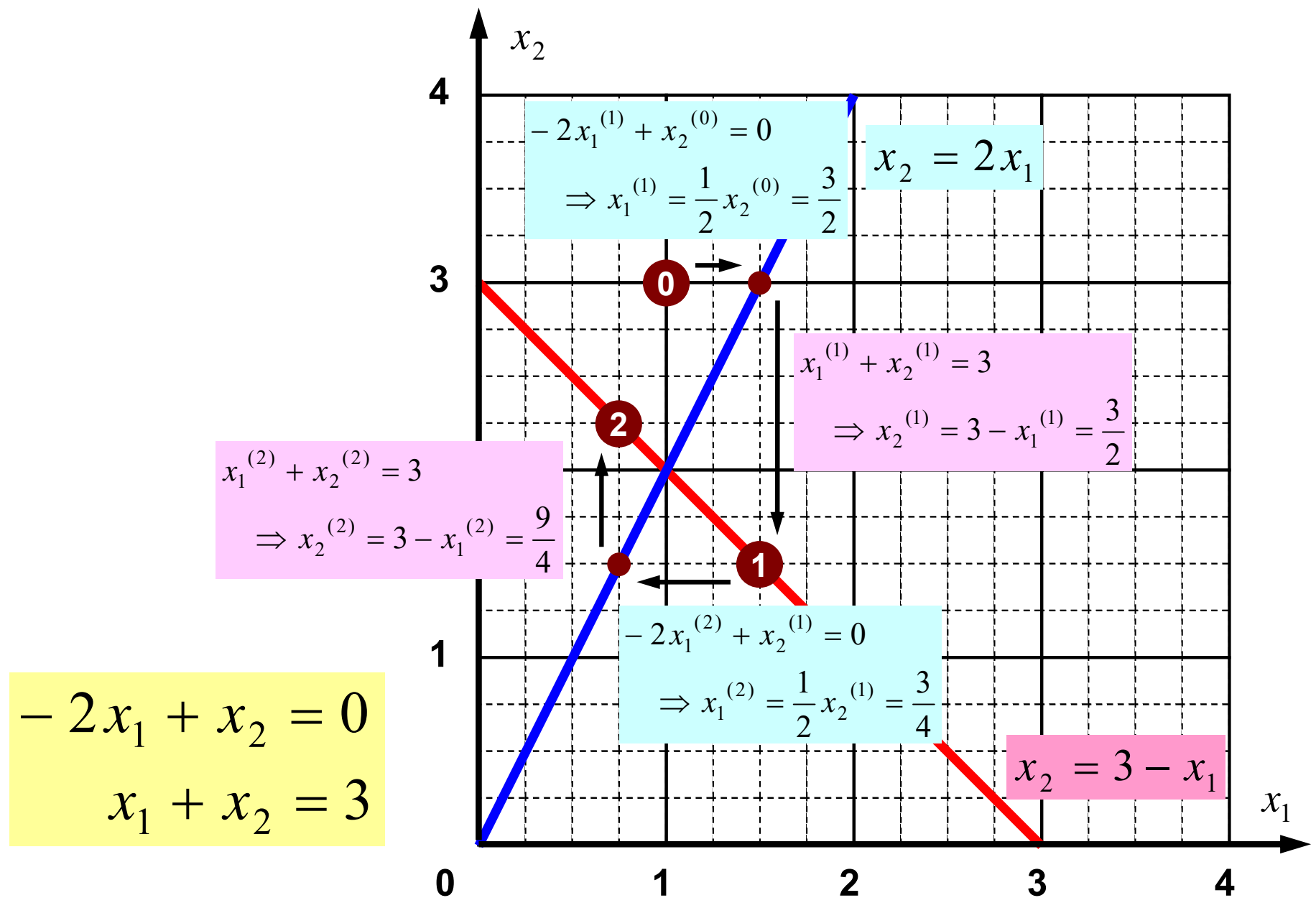
初期解：例えば

$$\mathbf{x}^{(0)} = \begin{pmatrix} 1 \\ 3 \end{pmatrix}$$

ヤコビ法：2直線の交点が解

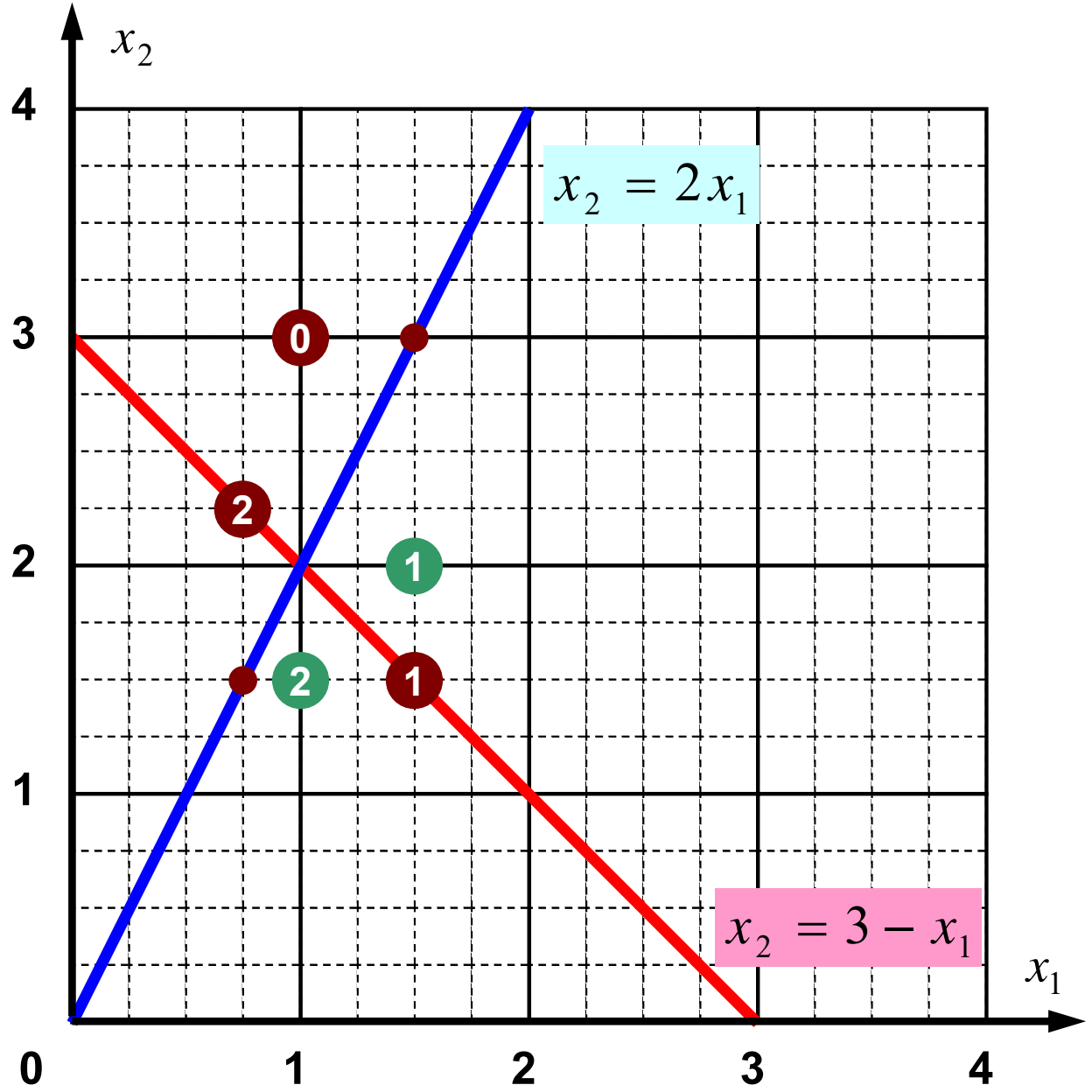


Gauss-Seidel法：2直線の交点が解



ヤコビ法とガウス・ザイデル法

$$\begin{aligned}
 -2x_1 + x_2 &= 0 \\
 x_1 + x_2 &= 3
 \end{aligned}$$



反復法の収束判定

(「解を得られた」という判定)

解の推定値 $\mathbf{x}^{(k)}$

$$\mathbf{x}^{(k)} = \begin{pmatrix} x_1^{(k)} \\ x_2^{(k)} \\ \vdots \\ x_n^{(k)} \end{pmatrix}$$

- 適切な条件のもとで、 $k \Rightarrow k+1$ のプロセスを繰り返すことによって、 $\mathbf{x}^{(k)}$ は正しい解に収束していく。
- $[\mathbf{A}]\{\mathbf{x}\}=\{\mathbf{b}\}$ という方程式を解いているので、 $\|\mathbf{b}-\mathbf{Ax}\|_2 \sim 0$ となれば収束したとみなすことができる。
- 通常は $\|\mathbf{b}\|_2$ で無次元化した「残差ノルム」が予め設定した値 ε より小さくなった場合に収束したとみなす。 ε の値は要求される精度によって異なる。

残差ノルム

$$\frac{\|\mathbf{b} - \mathbf{Ax}^{(k)}\|_2}{\|\mathbf{b}\|_2} < \varepsilon$$

$$\|\mathbf{b} - \mathbf{Ax}^{(k)}\|_2 = \sqrt{\sum_{i=1}^n \left| b_i - \sum_{j=1}^n a_{ij} x_j^{(k)} \right|^2}, \quad \|\mathbf{b}\|_2 = \sqrt{\sum_{i=1}^n |b_i|^2}$$

Scilabによるプログラム (1/2)

<http://nkl.cc.u-tokyo.ac.jp/16n/>

数値解析(科目番号 03-500081)(平成28年度秋学期)(中島担当分)

講義資料(講義に出なくて済むためのものではありません)

- スーパーコンピューティングへの招待, プログラミングについて[資料]
- 線形方程式の解法(直接法)[資料][Scilabプログラム]
- 線形方程式の解法(反復法)[資料][Scilabプログラム]
 - (参考:前処理手法)[資料]
- 固有値解析[資料][Scilabプログラム]
- 偏微分方程式の数値解法[資料][Scilabプログラム]
 - (「修正方程式 (Modified Equation) の説明」)[資料]



クリックして Iterative.zip
をダウンロード

期末試験:1月30日(月)XX:XX-XX:XX A4両面の自作メモ持ち込み可

Scilabによるプログラム (2/2)

<http://nkl.cc.u-tokyo.ac.jp/16n/>

- Iterative.zipを解凍⇒直下に Iterative というディレクトリ
 - Scilabプログラムのソースファイル (*.sce, *.sci)
 - README.txt(下記:必ず読むこと)

a_jacobi : 3x3 Jacobi

a_gs : 3x3 Gauss-Seidel

a11diag : 3x3 Gauss-Seidel a11 can be changed

b_cg : 1D CG

b_gs : 1D Gauss-Seidel

b_jacobi : 1D Jacobi

b_sor : 1D SOR

プログラム名 内容

例 (ヤコビ法) a_jacobi

```
clear
// Initialization
n=3;
A=[3, 1, -1;1, -4, 2;2, -1, 5];
X=[2;-5;1];

for i=1:n
    B(i)=0;
    for j=1:n
        B(i)= B(i) + A(i, j)*X(j);
    end
end

X=[0;0;0];

BNRM=0.0;
for i=1:n
    BNRM= BNRM + B(i)*B(i);
end
BNRM= sqrt(BNRM);

printf("EPS? ¥n");
EPS= scanf("%e");
```

A(l,j): Aの a_{ij} 成分

B(i): bの各成分

X(i): xの各成分

X0(i): xの各成分(1反復前のX(i))

$$3x_1 + x_2 - x_3 = 0$$

$$x_1 - 4x_2 + 2x_3 = 24$$

$$2x_1 - x_2 + 5x_3 = 14$$

$$(x_1^{(k)}, x_2^{(k)}, x_3^{(k)}) = (2, -5, 1)$$

初期値

$$\|\mathbf{b}\|_2 = \sqrt{\sum_{i=1}^n |b_i|^2}$$

収束判定値

EPS? 収束判定値
1.0e-08くらいが普通

例 (ヤコビ法) a_jacobi

```

for iter= 1:n*100
  for k=1:n
    X0(k) = X(k);
  end

  for i=1:n
    RESID= B(i);
    for j=1:n
      if (i~=j) then
        RESID= RESID - A(i, j)*X0(j);
      end
    end
    X(i)= RESID/A(i, i);
  end

  (収束判定)

end

```

$$x_i^{(k+1)} = \frac{1}{a_{ii}} \left(b_i - \sum_{j=1, j \neq i}^n a_{ij} x_j^{(k)} \right) \quad (1 \leq i \leq n)$$

本当は逆数に乗じた方が良い

A(i,j): Aの a_{ij} 成分

B(i): \mathbf{b} の各成分

X(i): \mathbf{x} の各成分

X0(i): \mathbf{x} の各成分(1反復前のX(i))

例（ガウス・ザイデル法） a_gs

```
for iter= 1:n*100
```

```
  for i=1:n
```

```
    RESID= B(i);
```

```
    for j=1:n
```

```
      if (i~=j) then
```

```
        RESID= RESID - A(i, j)*X(j);
```

```
      end
```

```
    end
```

```
    X(i)= RESID/A(i, i);
```

```
  end
```

（収束判定）

```
end
```

$$x_i^{(k+1)} = \frac{1}{a_{ii}} \left(b_i - \sum_{j=1}^{i-1} a_{ij} x_j^{(k+1)} - \sum_{j=i+1}^n a_{ij} x_j^{(k)} \right)$$

$$(1 \leq i \leq n)$$

本当は逆数を乗じた方が良い

A(l,j): Aの a_{ij} 成分

B(i): bの各成分

X(i): xの各成分

プログラムはヤコビ法より実は簡単

例 (収束判定)

```
BNRM=0.0;
for i=1:n
    BNRM= BNRM + B(i)*B(i);
end
BNRM= sqrt(BNRM);
```

...

```
for iter= 1:n*100
```

(反復計算)

```
VAL= 0.0;
for i= 1:n
    RESID= RHS(i);
    for j= 1:n
        RESID= RESID - AMAT(i, j)*X(j);
    end
    VAL= VAL + RESID^2;
end
VAL= sqrt(VAL/BNRM2);
```

```
if VAL<EPS then
    break;
end
end
```

$$\|\mathbf{b}\|_2 = \sqrt{\sum_{i=1}^n |b_i|^2}$$

$$\|\mathbf{b} - \mathbf{A}\mathbf{x}^{(k)}\|_2 = \sqrt{\sum_{i=1}^n \left| b_i - \sum_{j=1}^n a_{ij} x_j^{(k)} \right|^2}$$

$$\frac{\|\mathbf{b} - \mathbf{A}\mathbf{x}^{(k)}\|_2}{\|\mathbf{b}\|_2} < \varepsilon \quad \text{収束したと判定} \\ (\varepsilon = \text{EPS})$$

反復計算と同じくらいのコスト: 結構時間がかかる
(数回に1回の判定でも良い)

例（収束判定：代替法）

```
BNRM=0.0;
for i=1:n
    BNRM= BNRM + B(i)*B(i);
end
BNRM= sqrt(BNRM);
```

...

```
for iter= 1:n*100
```

（反復計算）

```
VAL= 0.0;
for i= 1:n
    VAL= VAL + (X(i)-X0(i))^2;
end
VAL= sqrt(VAL/BNRM2);
```

```
if VAL<EPS then
    break;
end
```

```
end
```

$$\|\mathbf{b}\|_2 = \sqrt{\sum_{i=1}^n |b_i|^2}$$

$$\frac{\|\mathbf{x}^{(k+1)} - \mathbf{x}^{(k)}\|_2}{\|\mathbf{b}\|_2} < \varepsilon$$

解の変化が少なくなったら計算をやめる
計算量は減少、必ずしも正しい解に収束していない場合がある

数値例 (1/2)

例

$$3x_1 + x_2 - x_3 = 0$$

$$x_1 - 4x_2 + 2x_3 = 24$$

$$2x_1 - x_2 + 5x_3 = 14$$



ヤコビ法

$$x_1^{(k+1)} = \frac{1}{3}(-x_2^{(k)} + x_3^{(k)})$$

$$x_2^{(k+1)} = -\frac{1}{4}(24 - x_1^{(k)} - 2x_3^{(k)})$$

$$x_3^{(k+1)} = \frac{1}{5}(14 - 2x_1^{(k)} + x_2^{(k)})$$

ガウス・ザイデル法

$$x_1^{(k+1)} = \frac{1}{3}(-x_2^{(k)} + x_3^{(k)})$$

$$x_2^{(k+1)} = -\frac{1}{4}(24 - x_1^{(k+1)} - 2x_3^{(k)})$$

$$x_3^{(k+1)} = \frac{1}{5}(14 - 2x_1^{(k+1)} + x_2^{(k+1)})$$

数値例 (2/2)

$$(x_1^{(0)}, x_2^{(0)}, x_3^{(0)}) = (0, 0, 0)$$

正解

$$(x_1^{(k)}, x_2^{(k)}, x_3^{(k)}) = (2, -5, 1)$$

k	ヤコビ法		ガウス・ザイデル法	
	$(x_1^{(k)}, x_2^{(k)}, x_3^{(k)})$	$\ \mathbf{b} - \mathbf{Ax}^{(k)}\ / \ \mathbf{b}\ $	$(x_1^{(k)}, x_2^{(k)}, x_3^{(k)})$	$\ \mathbf{b} - \mathbf{Ax}^{(k)}\ / \ \mathbf{b}\ $
1	+0.000000E+00 -6.000000E+00 +2.800000E+00	4.330875E-01	+0.000000E+00 -6.000000E+00 +1.600000E+00	2.967876E-01
2	+2.933333E+00 -4.600000E+00 +1.600000E+00	1.869982E-01	+2.533333E+00 -4.566667E+00 +8.733333E-01	9.369901E-02
3	+2.066667E+00 -4.466667E+00 +7.066667E-01	1.224674E-01	+1.813333E+00 -5.110000E+00 +1.052667E+00	2.903653E-02
4	+1.724444E+00 -5.130000E+00 +1.080000E+00	4.005661E-02	+2.054222E+00 -4.960111E+00 +9.862889E-01	9.133105E-03
5	+2.070000E+00 -5.028889E+00 +1.084222E+00	2.500786E-02	+1.982133E+00 -5.011322E+00 +1.004882E+00	2.846575E-03

ヤコビ法, ガウス・ザイデル法の 収束条件と対角優位性

係数行列Aが以下の性質を満たしていれば、どの初期点から始めても真の解に収束する.

(対角優位性: 収束のための十分条件)

$$|a_{ii}| > \sum_{j=1, j \neq i}^n |a_{ij}| \quad i = 1, 2, \dots, n \quad ((\text{狭義行})\text{対角優位})$$

対角優位

第 i 行の、対角項以外の成分の絶対値の和よりも対角項の絶対値が大きい場合

証明：定常反復法の構成（1/2）

- 連立一次方程式： $\mathbf{Ax} = \mathbf{b}$
- 定常反復法： $\mathbf{x}^{(k+1)} = \mathbf{Mx}^{(k)} + \mathbf{Nb}$ （ \mathbf{M} : 反復行列）
- 以下のように考える： $\mathbf{A} = \mathbf{D} + \mathbf{L} + \mathbf{U}$

$$\mathbf{A} = \begin{pmatrix} a_{11} & a_{12} & \cdots & a_{1n} \\ a_{21} & a_{22} & \cdots & a_{2n} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{n1} & a_{n2} & \cdots & a_{nn} \end{pmatrix}, \quad \mathbf{D} = \begin{pmatrix} a_{11} & 0 & \cdots & 0 \\ 0 & a_{22} & \cdots & 0 \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ 0 & 0 & \cdots & a_{nn} \end{pmatrix}$$

$$\mathbf{L} = \begin{pmatrix} 0 & 0 & \cdots & 0 \\ a_{21} & 0 & \cdots & 0 \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{n1} & a_{n2} & \cdots & 0 \end{pmatrix}, \quad \mathbf{U} = \begin{pmatrix} 0 & a_{12} & \cdots & a_{1n} \\ 0 & 0 & \cdots & a_{2n} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ 0 & 0 & \cdots & 0 \end{pmatrix}$$

証明：定常反復法の構成（2/2）

ヤコビ法

$$x_i^{(k+1)} = \frac{1}{a_{ii}} \left(b_i - \sum_{j=1, j \neq i}^n a_{ij} x_j^{(k)} \right) \quad (1 \leq i \leq n)$$

$$\mathbf{M} = -\mathbf{D}^{-1}(\mathbf{L} + \mathbf{U}), \quad \mathbf{N} = \mathbf{D}^{-1}$$

$$\mathbf{x}^{(k+1)} = \mathbf{D}^{-1} \left[\mathbf{b} - (\mathbf{L} + \mathbf{U})\mathbf{x}^{(k)} \right]$$

ガウス・ザイデル法

$$x_i^{(k+1)} = \frac{1}{a_{ii}} \left(b_i - \sum_{j=1}^{i-1} a_{ij} x_j^{(k+1)} - \sum_{j=i+1}^n a_{ij} x_j^{(k)} \right) \quad (1 \leq i \leq n)$$

$$\mathbf{M} = -(\mathbf{D} + \mathbf{L})^{-1} \mathbf{U}, \quad \mathbf{N} = (\mathbf{D} + \mathbf{L})^{-1}$$

$$\mathbf{x}^{(k+1)} = \mathbf{D}^{-1} \left[\mathbf{b} - \mathbf{L}\mathbf{x}^{(k+1)} - \mathbf{U}\mathbf{x}^{(k)} \right]$$

証明：ヤコビ法の収束（1/2）

$$\mathbf{x} = \mathbf{M}\mathbf{x} + \mathbf{N}\mathbf{b}$$

$$\mathbf{x}^{(k)} = \mathbf{M}\mathbf{x}^{(k-1)} + \mathbf{N}\mathbf{b}$$

$$\mathbf{x}^{(k-1)} = \mathbf{M}\mathbf{x}^{(k-2)} + \mathbf{N}\mathbf{b}$$

...

$$\mathbf{x}^{(1)} = \mathbf{M}\mathbf{x}^{(0)} + \mathbf{N}\mathbf{b}$$



$$\begin{aligned}\mathbf{x} - \mathbf{x}^{(k)} &= \mathbf{M}(\mathbf{x} - \mathbf{x}^{(k-1)}) = \dots \\ &= \mathbf{M}^k(\mathbf{x} - \mathbf{x}^{(0)})\end{aligned}$$



$$\|\mathbf{x} - \mathbf{x}^{(k)}\| \leq \|\mathbf{M}\|^k \|\mathbf{x} - \mathbf{x}^{(0)}\|$$

- $k \rightarrow \infty$ の時, $\|\mathbf{M}\| < 1$ であれば, 任意の初期値 $\mathbf{x}^{(0)}$ に対して, $\mathbf{x}^{(k)}$ が解 \mathbf{x} に収束する

証明：ヤコビ法の収束（2/2）

- 対角優位な行列において $\|M\| < 1$ が満たされる
- 対角優位な行列のスペクトル半径は1より小さい

$$\mathbf{M} = -\mathbf{D}^{-1}(\mathbf{L} + \mathbf{U})$$

$$\|\mathbf{A}\|_1 = \max_j \left(\sum_{i=1}^n |a_{ij}| \right) \quad \text{列方向の絶対値の和の最大値}$$

$$\|\mathbf{A}\|_\infty = \max_i \left(\sum_{j=1}^n |a_{ij}| \right) \quad \text{行方向の絶対値の和の最大値}$$

$$\therefore \|\mathbf{D}^{-1}(\mathbf{L} + \mathbf{U})\|_\infty = \max_i \left(\sum_{j=1, j \neq i}^n \left| \frac{a_{ij}}{a_{ii}} \right| \right) < 1$$

$$\rho(\mathbf{D}^{-1}(\mathbf{L} + \mathbf{U})) \leq \|\mathbf{D}^{-1}(\mathbf{L} + \mathbf{U})\|_\infty = \max_i \left(\sum_{j=1, j \neq i}^n \left| \frac{a_{ij}}{a_{ii}} \right| \right) < 1$$

収束条件と対角優位性(1/2)

$$|a_{ii}| > \sum_{j=1, j \neq i}^n |a_{ij}| \quad i = 1, 2, \dots, n$$

解くべき連立一次方程式

$$\begin{bmatrix} 2 & 1 \\ 1 & 2 \end{bmatrix} \begin{pmatrix} x_1 \\ x_2 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 5 \\ 7 \end{pmatrix}$$

真の解

$$\begin{pmatrix} x_1 \\ x_2 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 \\ 3 \end{pmatrix}$$

初期解

$$\begin{pmatrix} x_1^{(0)} \\ x_2^{(0)} \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 0 \\ 0 \end{pmatrix}$$

ガウス・ザイデル法

$$\begin{pmatrix} x_1^{(1)} \\ x_2^{(1)} \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 5/2 \\ 9/4 \end{pmatrix} \rightarrow \begin{pmatrix} x_1^{(2)} \\ x_2^{(2)} \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 11/8 \\ 45/16 \end{pmatrix} \rightarrow \begin{pmatrix} x_1^{(3)} \\ x_2^{(3)} \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 35/32 \\ 189/64 \end{pmatrix}$$

収束条件と対角優位性 (2/2)

$$|a_{ii}| > \sum_{j=1, j \neq i}^n |a_{ij}| \quad i = 1, 2, \dots, n$$

解くべき連立一次方程式

$$\begin{bmatrix} 1 & 2 \\ 2 & 1 \end{bmatrix} \begin{pmatrix} x_1 \\ x_2 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 5 \\ 7 \end{pmatrix}$$

真の解

$$\begin{pmatrix} x_1 \\ x_2 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 3 \\ 1 \end{pmatrix}$$

初期解

$$\begin{pmatrix} x_1^{(0)} \\ x_2^{(0)} \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 0 \\ 0 \end{pmatrix}$$

ガウス・ザイデル法

$$\begin{pmatrix} x_1^{(1)} \\ x_2^{(1)} \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 5 \\ -3 \end{pmatrix} \rightarrow \begin{pmatrix} x_1^{(2)} \\ x_2^{(2)} \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 11 \\ -15 \end{pmatrix} \rightarrow \begin{pmatrix} x_1^{(3)} \\ x_2^{(3)} \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 35 \\ -63 \end{pmatrix}$$

収束条件と対角優位性 (3/3)

$$|a_{ii}| > \sum_{j=1, j \neq i}^n |a_{ij}| \quad i = 1, 2, \dots, n$$

解くべき連立一次方程式

$$\begin{bmatrix} 3 & 1 & -2 \\ 1 & -4 & 2 \\ 2 & -1 & 5 \end{bmatrix} \begin{pmatrix} x_1 \\ x_2 \\ x_3 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} -1 \\ 24 \\ 14 \end{pmatrix}$$

a_{11} を変えて計算してみよう

$\{x_1, x_2, x_3\} = \{2, -5, 1\}$ となるように右辺調節

a11diag.sce

真の解

$$\begin{pmatrix} x_1 \\ x_2 \\ x_3 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 2 \\ -5 \\ 1 \end{pmatrix}$$

初期解

$$\begin{pmatrix} x_1^{(0)} \\ x_2^{(0)} \\ x_3^{(0)} \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 0 \\ 0 \\ 0 \end{pmatrix}$$

$\{x_1, x_2, x_3\} = \{2, -5, 1\}$ となるよう
右辺を調節

$$\begin{bmatrix} a_{11} & 1 & -2 \\ 1 & -4 & 2 \\ 2 & -1 & 5 \end{bmatrix} \begin{pmatrix} 2 \\ -5 \\ 1 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} b_1 \\ b_2 \\ b_3 \end{pmatrix}$$

$$\begin{bmatrix} a_{11} & 1 & -2 \\ 1 & -4 & 2 \\ 2 & -1 & 5 \end{bmatrix} \begin{pmatrix} 2 \\ -5 \\ 1 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 2a_{11} - 7 \\ 24 \\ 14 \end{pmatrix}$$

- 定常反復法(1)
 - ヤコビ法, ガウス・ザイデル法
- **非定常反復法**
 - **共役勾配法**
- 定常反復法(2)
 - SOR法

非定常反復法: クリロフ部分空間法 (1/2)

Krylov Subspace Method

$$\mathbf{Ax} = \mathbf{b} \Rightarrow \mathbf{x} = \mathbf{b} + (\mathbf{I} - \mathbf{A})\mathbf{x}$$

以下の反復式を導入し $\mathbf{x}_0, \mathbf{x}_1, \mathbf{x}_2, \dots, \mathbf{x}_k$ を求める:

$$\begin{aligned} \mathbf{x}_k &= \mathbf{b} + (\mathbf{I} - \mathbf{A})\mathbf{x}_{k-1} \\ &= (\mathbf{b} - \mathbf{Ax}_{k-1}) + \mathbf{x}_{k-1} \\ &= \mathbf{r}_{k-1} + \mathbf{x}_{k-1} \end{aligned}$$

where $\mathbf{r}_k = \mathbf{b} - \mathbf{Ax}_k$: 残差ベクトル (residual)



$$\mathbf{x}_k = \mathbf{x}_0 + \sum_{i=0}^{k-1} \mathbf{r}_i$$

$$\begin{aligned} \mathbf{r}_k &= \mathbf{b} - \mathbf{Ax}_k = \mathbf{b} - \mathbf{A}(\mathbf{r}_{k-1} + \mathbf{x}_{k-1}) \\ &= (\mathbf{b} - \mathbf{Ax}_{k-1}) - \mathbf{Ar}_{k-1} = \mathbf{r}_{k-1} - \mathbf{Ar}_{k-1} = (\mathbf{I} - \mathbf{A})\mathbf{r}_{k-1} \end{aligned}$$

非定常反復法: クリロフ部分空間法 (2/2)

Krylov Subspace Method

$$\mathbf{x}_k = \mathbf{x}_0 + \sum_{i=0}^{k-1} \mathbf{r}_i = \mathbf{x}_0 + \mathbf{r}_0 + \sum_{i=0}^{k-2} (\mathbf{I} - \mathbf{A})\mathbf{r}_i = \mathbf{x}_0 + \mathbf{r}_0 + \sum_{i=1}^{k-1} (\mathbf{I} - \mathbf{A})^i \mathbf{r}_0$$

$$\mathbf{z}_k = \mathbf{r}_0 + \sum_{i=1}^{k-1} (\mathbf{I} - \mathbf{A})^i \mathbf{r}_0 = \left[\mathbf{I} + \sum_{i=1}^{k-1} (\mathbf{I} - \mathbf{A})^i \right] \mathbf{r}_0$$



\mathbf{z}_k は k 次のクリロフ部分空間 (Krylov Subspace) に属するベクトル、問題はクリロフ部分空間からどのようにして解の近似ベクトル \mathbf{x}_k を求めるかにある:

$$\left[\mathbf{r}_0, \mathbf{A}\mathbf{r}_0, \mathbf{A}^2\mathbf{r}_0, \dots, \mathbf{A}^{k-1}\mathbf{r}_0 \right]$$

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)
 - 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 (主小行列式・首座行列式) > 0 と同値
- アルゴリズム
 - 最急降下法 (Steepest Descent Method) の変種
 - $\mathbf{x}^{(i)} = \mathbf{x}^{(i-1)} + \alpha_i \mathbf{p}^{(i)}$
 - $\mathbf{x}^{(i)}$: 反復解, $\mathbf{p}^{(i)}$: 探索方向, α_i : 定数
 - 厳密解を \mathbf{y} とするとき $\{\mathbf{x} - \mathbf{y}\}^T[A]\{\mathbf{x} - \mathbf{y}\}$ を最小とするような $\{x\}$ を求める。
 - 詳細は参考文献参照
 - 例えば: 森正武「数値解析 (第2版)」(共立出版)

$$\det \begin{bmatrix} a_{11} & a_{12} & a_{13} & a_{14} & \cdots & a_{1n} \\ a_{21} & a_{22} & a_{23} & a_{24} & \cdots & a_{2n} \\ a_{31} & a_{32} & a_{33} & a_{34} & \cdots & a_{3n} \\ a_{41} & a_{42} & a_{43} & a_{44} & \cdots & a_{4n} \\ \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & & \vdots \\ a_{n1} & a_{n2} & a_{n3} & a_{n4} & \cdots & a_{nn} \end{bmatrix}$$

共役勾配法 (CG法) のアルゴリズム

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

- 行列ベクトル積
- ベクトル内積
- ベクトル定数倍の加減 (DAXPY)

$x^{(i)}$: Vector

α_i : Scalar

共役勾配法 (CG法) のアルゴリズム

```
Compute  $r^{(0)} = b - [A]x^{(0)}$ 
for i= 1, 2, ...
   $\rho_{i-1} = r^{(i-1)} \cdot r^{(i-1)}$ 
  if i=1
     $p^{(1)} = r^{(0)}$ 
  else
     $\beta_{i-1} = \rho_{i-1} / \rho_{i-2}$ 
     $p^{(i)} = r^{(i-1)} + \beta_{i-1} p^{(i-1)}$ 
  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
```

- 行列ベクトル積
- ベクトル内積
- ベクトル定数倍の加減 (DAXPY)

$x^{(i)}$: Vector

α_i : Scalar

共役勾配法 (CG法) のアルゴリズム

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

- 行列ベクトル積
- ベクトル内積
- ベクトル定数倍の加減 (DAXPY)

$x^{(i)}$: Vector

α_i : Scalar

共役勾配法 (CG法) のアルゴリズム

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

- 行列ベクトル積
- ベクトル内積
- ベクトル定数倍の加減 (DAXPY)
 - Double
 - $\{y\} = a\{x\} + \{y\}$

$x^{(i)}$: Vector

α_i : Scalar

共役勾配法 (CG法) のアルゴリズム

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

$x^{(i)}$: Vector

α_i : Scalar

CG法アルゴリズムの導出(1/5)

y を厳密解($Ay=b$)とするととき, 下式を最小にする x を求める:

$$(x - y)^T [A](x - y)$$

$$\begin{aligned} (x - y)^T [A](x - y) &= (x, Ax) - (y, Ax) - (x, Ay) + (y, Ay) \\ &= (x, Ax) - 2(x, Ay) + (y, Ay) = (x, Ax) - 2(x, b) + \underline{(y, b)} \quad \text{定数} \end{aligned}$$

従って, 下記 $f(x)$ を最小にする x を求めればよい:

$$f(x) = \frac{1}{2}(x, Ax) - (x, b)$$

$$f(x + h) = f(x) + (h, Ax - b) + \frac{1}{2}(h, Ah) \quad \text{任意のベクトル } h$$

$$f(x) = \frac{1}{2}(x, Ax) - (x, b)$$

$$f(x+h) = f(x) + (h, Ax - b) + \frac{1}{2}(h, Ah)$$

•任意のベクトル h

$$\begin{aligned} f(x+h) &= \frac{1}{2}(x+h, A(x+h)) - (x+h, b) \\ &= \frac{1}{2}(x+h, Ax) + \frac{1}{2}(x+h, Ah) - (x, b) - (h, b) \\ &= \frac{1}{2}(x, Ax) + \frac{1}{2}(h, Ax) + \frac{1}{2}(x, Ah) + \frac{1}{2}(h, Ah) - (x, b) - (h, b) \\ &= \frac{1}{2}(x, Ax) - (x, b) + (h, Ax) - (h, b) + \frac{1}{2}(h, Ah) \\ &= f(x) + (h, Ax - b) + \frac{1}{2}(h, Ah) \end{aligned}$$

CG法アルゴリズムの導出(2/5)

CG法は任意の $x^{(0)}$ から始めて, $f(x)$ の最小値を逐次探索する。
今, k 番目の近似値 $x^{(k)}$ と探索方向 $p^{(k)}$ が決まったとすると:

$$x^{(k+1)} = x^{(k)} + \alpha_k p^{(k)}$$

$f(x^{(k+1)})$ を最小にするためには:

$$f(x^{(k)} + \alpha_k p^{(k)}) = \frac{1}{2} \alpha_k^2 (p^{(k)}, Ap^{(k)}) - \alpha_k (p^{(k)}, b - Ax^{(k)}) + f(x^{(k)})$$
$$\frac{\partial f(x^{(k)} + \alpha_k p^{(k)})}{\partial \alpha_k} = 0 \Rightarrow \alpha_k = \frac{(p^{(k)}, b - Ax^{(k)})}{(p^{(k)}, Ap^{(k)})} = \frac{(p^{(k)}, r^{(k)})}{(p^{(k)}, Ap^{(k)})} \quad (1)$$

$r^{(k)} = b - Ax^{(k)}$ は第 k 近似に対する残差

CG法アルゴリズムの導出(3/5)

残差 $r^{(k)}$ も以下の式によって計算できる: $r^{(k+1)} = b - Ax^{(k+1)}, r^{(k)} = b - Ax^{(k)}$
 $r^{(k+1)} = r^{(k)} - \alpha_k Ap^{(k)}$ **(2)** $r^{(k+1)} - r^{(k)} = Ax^{(k+1)} - Ax^{(k)} = \alpha_k Ap^{(k)}$

探索方向を以下の漸化式によって求める:

$$p^{(k+1)} = r^{(k+1)} + \beta_k p^{(k)}, p^{(0)} = p^{(0)}$$
 (3)

本当のところは下記のように(k+1)回目に厳密解 y が求まれば良いのであるが、解がわかっていない場合は困難...

$$y = x^{(k+1)} + \alpha_{k+1} p^{(k+1)}$$

CG法アルゴリズムの導出(4/5)

ところで、下式のような都合の良い直交関係がある:

$$\left(Ap^{(k)}, y - x^{(k+1)} \right) = 0$$

$$\begin{aligned} \left(Ap^{(k)}, y - x^{(k+1)} \right) &= \left(p^{(k)}, Ay - Ax^{(k+1)} \right) = \left(p^{(k)}, b - Ax^{(k+1)} \right) \\ &= \left(p^{(k)}, b - A \left[x^{(k)} + \alpha_k p^{(k)} \right] \right) = \left(p^{(k)}, b - Ax^{(k)} - \alpha_k Ap^{(k)} \right) \\ &= \left(p^{(k)}, r^{(k)} - \alpha_k Ap^{(k)} \right) = \left(p^{(k)}, r^{(k)} \right) - \alpha_k \left(p^{(k)}, Ap^{(k)} \right) = 0 \end{aligned}$$

$$\therefore \alpha_k = \frac{\left(p^{(k)}, r^{(k)} \right)}{\left(p^{(k)}, Ap^{(k)} \right)}$$

従って以下が成立する:

$$\left(Ap^{(k)}, y - x^{(k+1)} \right) = \left(Ap^{(k)}, \alpha_{k+1} p^{(k+1)} \right) = 0 \Rightarrow \left(p^{(k+1)}, Ap^{(k)} \right) = 0$$

CG法アルゴリズムの導出(5/5)

$$\begin{aligned} (p^{(k+1)}, Ap^{(k)}) &= (r^{(k+1)} + \beta_k p^{(k)}, Ap^{(k)}) = (r^{(k+1)}, Ap^{(k)}) + \beta_k (p^{(k)}, Ap^{(k)}) = 0 \\ \Rightarrow \beta_k &= \frac{-(r^{(k+1)}, Ap^{(k)})}{(p^{(k)}, Ap^{(k)})} \quad (4) \end{aligned}$$

$(p^{(k+1)}, Ap^{(k)}) = 0$ $p^{(k)}$ と $p^{(k+1)}$ が行列Aに関して共役 (conjugate)

```

Compute  $p^{(0)} = r^{(0)} = b - [A]x^{(0)}$ 
for  $i = 1, 2, \dots$ 
  calc.  $\alpha_{i-1}$ 
   $x^{(i)} = x^{(i-1)} + \alpha_{i-1}p^{(i-1)}$ 
   $r^{(i)} = r^{(i-1)} - \alpha_{i-1}[A]p^{(i-1)}$ 

  check convergence  $|r|$ 
  (if not converged)
  calc.  $\beta_{i-1}$ 
   $p^{(i)} = r^{(i)} + \beta_{i-1}p^{(i-1)}$ 
end

```

$$\alpha_{i-1} = \frac{(p^{(i-1)}, r^{(i-1)})}{(p^{(i-1)}, Ap^{(i-1)})}$$

$$\beta_{i-1} = \frac{-(r^{(i)}, Ap^{(i-1)})}{(p^{(i-1)}, Ap^{(i-1)})}$$

CG法アルゴリズム

任意の (i,j) に対して以下の共役関係が得られる:

$$\left(p^{(i)}, Ap^{(j)} \right) = 0 \quad (i \neq j)$$

探索方向 $p^{(k)}$, 残差ベクトル $r^{(k)}$ についても以下の関係が成立する:

$$\left(r^{(i)}, r^{(j)} \right) = 0 \quad (i \neq j), \quad \left(p^{(k)}, r^{(k)} \right) = \left(r^{(k)}, r^{(k)} \right)$$

N次元空間で互いに直交で一次独立な残差ベクトル $r^{(k)}$ はN個しか存在しない, 従って共役勾配法は未知数がN個のときにN回以内に収束する
⇒ 実際は丸め誤差の影響がある(条件数が大きい場合)

Top 10 Algorithms in the 20th Century (SIAM)

<http://www.siam.org/news/news.php?id=637>

モンテカルロ法, シンプレックス法, **クリロフ部分空間法**, 行列分解法, 最適化Fortranコンパイラ, QR法, クイックソート, FFT, 整数関係アルゴリズム, FMM(高速多重極法)

Proof (1/3)

Mathematical Induction

数学的帰納法

$$\begin{aligned} (r^{(i)}, r^{(j)}) &= 0 \quad (i \neq j) \\ (p^{(i)}, Ap^{(j)}) &= 0 \quad (i \neq j) \end{aligned}$$

直交性

共役性

$$(1) \quad \alpha_k = \frac{(p^{(k)}, r^{(k)})}{(p^{(k)}, Ap^{(k)})}$$

$$(2) \quad r^{(k+1)} = r^{(k)} - \alpha_k Ap^{(k)}$$

$$(3) \quad p^{(k+1)} = r^{(k+1)} + \beta_k p^{(k)}, \quad r^{(0)} = p^{(0)}$$

$$(4) \quad \beta_k = \frac{-(r^{(k+1)}, Ap^{(k)})}{(p^{(k)}, Ap^{(k)})}$$

Proof (2/3)

Mathematical Induction

数学的帰納法

$$\begin{aligned} (r^{(i)}, r^{(j)}) &= 0 \quad (i \neq j) \\ (p^{(i)}, Ap^{(j)}) &= 0 \quad (i \neq j) \end{aligned} \quad (*)$$

(*) is satisfied for $i \leq k, j \leq k$ where $i \neq j$

$$\begin{aligned} \text{if } i < k \quad (r^{(k+1)}, r^{(i)}) &= (r^{(i)}, r^{(k+1)}) \stackrel{(2)}{=} (r^{(i)}, r^{(k)} - \alpha_k Ap^{(k)}) \\ &\stackrel{(*)}{=} -\alpha_k (r^{(i)}, Ap^{(k)}) \stackrel{(3)}{=} -\alpha_k (p^{(i)} - \beta_{i-1} p^{(i-1)}, Ap^{(k)}) \\ &= -\alpha_k (p^{(i)}, Ap^{(k)}) + \alpha_k \beta_{i-1} (p^{(i-1)}, Ap^{(k)}) \stackrel{(*)}{=} 0 \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} \text{if } i = k \quad (r^{(k+1)}, r^{(k)}) &\stackrel{(2)}{=} (r^{(k)}, r^{(k)}) - (r^{(k)}, \alpha_k Ap^{(k)}) \\ &\stackrel{(3)}{=} (r^{(k)}, r^{(k)}) - (p^{(k)} - \beta_{k-1} p^{(k-1)}, \alpha_k Ap^{(k)}) \\ &\stackrel{(*)}{=} (r^{(k)}, r^{(k)}) - \alpha_k (p^{(k)}, Ap^{(k)}) \stackrel{(1)}{=} (r^{(k)}, r^{(k)}) - (p^{(k)}, r^{(k)}) \\ &\stackrel{(3)}{=} (r^{(k)}, r^{(k)}) - (\beta_{k-1} p^{(k-1)} + r^{(k)}, r^{(k)}) \\ &= -\beta_{k-1} (p^{(k-1)}, r^{(k)}) \stackrel{(2)}{=} -\beta_{k-1} (p^{(k-1)}, r^{(k-1)} - \alpha_{k-1} Ap^{(k-1)}) \\ &= -\beta_{k-1} \left\{ (p^{(k-1)}, r^{(k-1)}) - \alpha_{k-1} (p^{(k-1)}, Ap^{(k-1)}) \right\} \stackrel{(1)}{=} 0 \end{aligned}$$

$$(1) \alpha_k = \frac{(p^{(k)}, r^{(k)})}{(p^{(k)}, Ap^{(k)})}$$

$$(2) r^{(k+1)} = r^{(k)} - \alpha_k Ap^{(k)}$$

$$(3) p^{(k+1)} = r^{(k+1)} + \beta_k p^{(k)}$$

$$(4) \beta_k = \frac{-(r^{(k+1)}, Ap^{(k)})}{(p^{(k)}, Ap^{(k)})}$$

Proof (3/3)

Mathematical Induction

数学的帰納法

$$\begin{aligned} (r^{(i)}, r^{(j)}) &= 0 \quad (i \neq j) \\ (p^{(i)}, Ap^{(j)}) &= 0 \quad (i \neq j) \end{aligned} \quad (*)$$

(*) is satisfied for $i \leq k, j \leq k$ where $i \neq j$

$$\begin{aligned} \text{if } i < k \quad (p^{(k+1)}, Ap^{(i)}) &\stackrel{(3)}{=} (r^{(k+1)} + \beta_k p^{(k)}, Ap^{(i)}) \\ &\stackrel{(*)}{=} (r^{(k+1)}, Ap^{(i)}) \\ &\stackrel{(2)}{=} \frac{1}{\alpha_k} (r^{(k+1)}, r^{(i)} - r^{(i+1)}) = 0 \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} \text{if } i = k \quad (p^{(k+1)}, Ap^{(k)}) &\stackrel{(3)}{=} (r^{(k+1)}, Ap^{(k)}) + \beta_k (p^{(k)}, Ap^{(k)}) \\ &\stackrel{(4)}{=} 0 \end{aligned}$$

$$(1) \alpha_k = \frac{(p^{(k)}, r^{(k)})}{(p^{(k)}, Ap^{(k)})}$$

$$(2) r^{(k+1)} = r^{(k)} - \alpha_k Ap^{(k)}$$

$$(3) p^{(k+1)} = r^{(k+1)} + \beta_k p^{(k)}$$

$$(4) \beta_k = \frac{-(r^{(k+1)}, Ap^{(k)})}{(p^{(k)}, Ap^{(k)})}$$

$$\begin{aligned}
\left(r^{(k+1)}, r^{(k)} \right) &= 0 \\
\left(r^{(k+1)}, r^{(k)} \right) &\stackrel{(2)}{=} \left(r^{(k)}, r^{(k)} \right) - \left(r^{(k)}, \alpha_k A p^{(k)} \right) \\
&\stackrel{(3)}{=} \left(r^{(k)}, r^{(k)} \right) - \left(p^{(k)} - \beta_{k-1} p^{(k-1)}, \alpha_k A p^{(k)} \right) \\
&\stackrel{(*)}{=} \left(r^{(k)}, r^{(k)} \right) - \alpha_k \left(p^{(k)}, A p^{(k)} \right) \stackrel{(1)}{=} \left(r^{(k)}, r^{(k)} \right) - \left(p^{(k)}, r^{(k)} \right) = 0
\end{aligned}$$

$$\therefore \left(r^{(k)}, r^{(k)} \right) = \left(p^{(k)}, r^{(k)} \right)$$

$$(1) \alpha_k = \frac{\left(p^{(k)}, r^{(k)} \right)}{\left(p^{(k)}, A p^{(k)} \right)}$$

$$(2) r^{(k+1)} = r^{(k)} - \alpha_k A p^{(k)}$$

$$(3) p^{(k+1)} = r^{(k+1)} + \beta_k p^{(k)}$$

$$(4) \beta_k = \frac{-\left(r^{(k+1)}, A p^{(k)} \right)}{\left(p^{(k)}, A p^{(k)} \right)}$$

α_k, β_k

実際は α_k, β_k はもうちょっと簡単な形に変形できる:

$$\alpha_k = \frac{(p^{(k)}, b - Ax^{(k)})}{(p^{(k)}, Ap^{(k)})} = \frac{(p^{(k)}, r^{(k)})}{(p^{(k)}, Ap^{(k)})} = \frac{(r^{(k)}, r^{(k)})}{(p^{(k)}, Ap^{(k)})}$$

$$\therefore (p^{(k)}, r^{(k)}) = (r^{(k)}, r^{(k)})$$

$$\beta_k = \frac{-(r^{(k+1)}, Ap^{(k)})}{(p^{(k)}, Ap^{(k)})} = \frac{(r^{(k+1)}, r^{(k+1)})}{(r^{(k)}, r^{(k)})}$$

$$\therefore (r^{(k+1)}, Ap^{(k)}) = \frac{(r^{(k+1)}, r^{(k)} - r^{(k+1)})}{\alpha_k} = -\frac{(r^{(k+1)}, r^{(k+1)})}{\alpha_k}$$

共役勾配法 (CG法) のアルゴリズム

```

Compute  $r^{(0)} = b - [A]x^{(0)}$ 
for  $i = 1, 2, \dots$ 
   $\rho_{i-1} = r^{(i-1)} \cdot r^{(i-1)}$ 
  if  $i = 1$ 
     $p^{(1)} = r^{(0)}$ 
  else
     $\beta_{i-1} = \rho_{i-1} / \rho_{i-2}$ 
     $p^{(i)} = r^{(i-1)} + \beta_{i-1} p^{(i-1)}$ 
  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

```

$x^{(i)}$: Vector

α_i : Scalar

$$\beta_{i-1} = \frac{\left(r^{(i-1)}, r^{(i-1)} \right)}{\left(r^{(i-2)}, r^{(i-2)} \right)} \quad \left(= \rho_{i-1} \right)$$

$$\quad \quad \quad \left(= \rho_{i-2} \right)$$

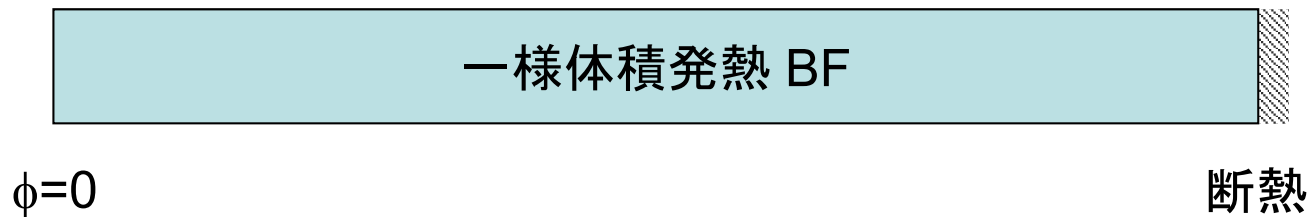
$$\alpha_i = \frac{\left(r^{(i-1)}, r^{(i-1)} \right)}{\left(p^{(i)}, Ap^{(i)} \right)} \quad \left(= \rho_{i-1} \right)$$

一次元熱伝導方程式：差分法

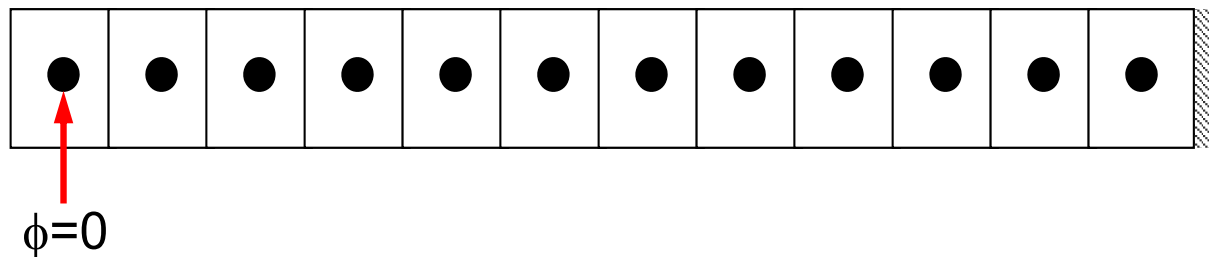
支配方程式：熱伝導率=1(一樣)

$$\frac{d^2\phi}{dx^2} + BF = 0, \quad \phi = 0 @ x = 0, \quad \frac{d\phi}{dx} = 0 @ x = x_{\max}$$

$$\phi = -\frac{1}{2}BFx^2 + BFx_{\max}x$$



以下のような離散化(要素中心で従属変数を定義)をしている

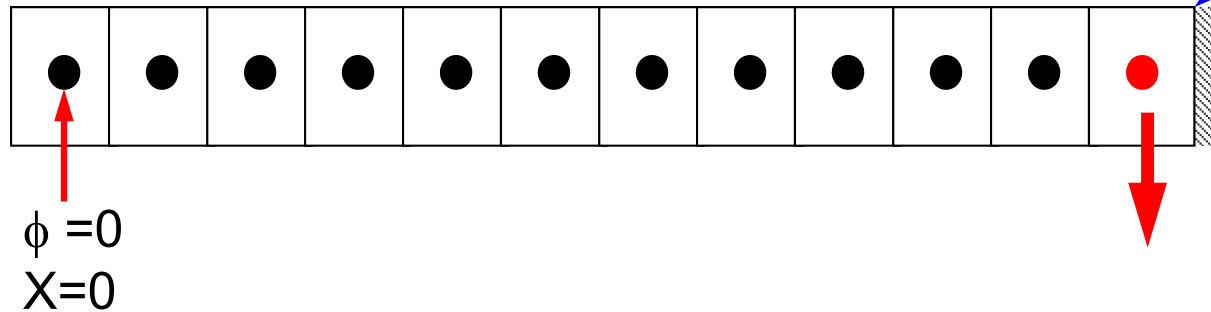


一次元熱伝導方程式：差分法

解析解

$$\phi = -\frac{1}{2}BFx^2 + BFx_{\max}x$$

断熱となっ
ているのはこの面、
しかし温度は計算
されない($X=X_{\max}$)。



$\Delta x=1.d0$, メッシュ数=50, とすると, $X_{\max}=49.5$,

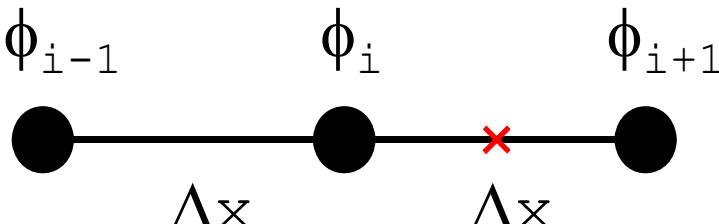
●の点のX座標は49.0となる。 $BF=1.0d0$ とすると●での温度は:

$$\phi = -\frac{1}{2}49^2 + 49.5 \times 49 = -1200.5 + 9850.5 = 1225$$

一次元熱伝導方程式：差分法

(詳細：偏微分方程式)，支配方程式：熱伝導率=1(一樣)

- **×** (点*i* ~ 点*i+1*の中央点)における微分係数の近似値



$$\left(\frac{d\phi}{dx} \right)_{i+1/2} \approx \frac{\phi_{i+1} - \phi_i}{\Delta x}$$

$\Delta x \rightarrow 0$: 真の微分係数

- 点*i*において成立する方程式：線形方程式

$$\begin{aligned} \left(\frac{d^2\phi}{dx^2} \right)_i + BF &\approx \frac{\left(\frac{d\phi}{dx} \right)_{i+1/2} - \left(\frac{d\phi}{dx} \right)_{i-1/2}}{\Delta x} + BF = \frac{\frac{\phi_{i+1} - \phi_i}{\Delta x} - \frac{\phi_i - \phi_{i-1}}{\Delta x}}{\Delta x} + BF \\ &= \frac{\phi_{i+1} - 2\phi_i + \phi_{i-1}}{\Delta x^2} + BF = 0 \quad (i=1 \sim N) \end{aligned}$$

例 (CG法) b_cg (1/6)

```
n = 50;
dx= 1.0;
BF= 1.0;
```

```
ITERmax= n*100;
EPS      = 1.e-08;
```

```
for i=1:n
    PHI(i)=0;
    RHS(i)=-BF*dx;
    W(1,i)=0;
    W(2,i)=0;
    W(3,i)=0;
    for j=1:n
        AMAT(i,j)=0;
    end
end
```

$$\frac{\phi_{i+1} - 2\phi_i + \phi_{i-1}}{\Delta x^2} + BF = 0 \quad (i = 1 \sim N)$$



体積積分 Δx

$$\frac{\phi_{i+1} - 2\phi_i + \phi_{i-1}}{\Delta x} + BF \cdot \Delta x = 0 \quad (i = 1 \sim N)$$



$$\frac{\phi_{i+1} - 2\phi_i + \phi_{i-1}}{\Delta x} = -BF \cdot \Delta x \quad (i = 1 \sim N)$$

AMAT(i,j): **A**の a_{ij} 成分

RHS(i) : **b**の各成分

PHI(i) : **x**の各成分

W(1~3,i): 共役勾配法で使用されるベクトルの各成分

例 (CG法) b_cg (2/6)

```
for i=2:n-1
  for j=1:n
    if i==j then
      AMAT(i, j)=-2.0/dx;
    end
    if j==i-1 then
      AMAT(i, j)=1.0/dx;
    end
    if j==i+1 then
      AMAT(i, j)=1.0/dx;
    end
  end
end
end
```

$$\frac{\phi_{i+1} - 2\phi_i + \phi_{i-1}}{\Delta x} = -BF \cdot \Delta x \quad (i = 1 \sim N)$$

```
AMAT(i, i)=-2.0/dx;
AMAT(i, i-1)=+1.0/dx;
AMAT(i, i+1)=+1.0/dx;
```

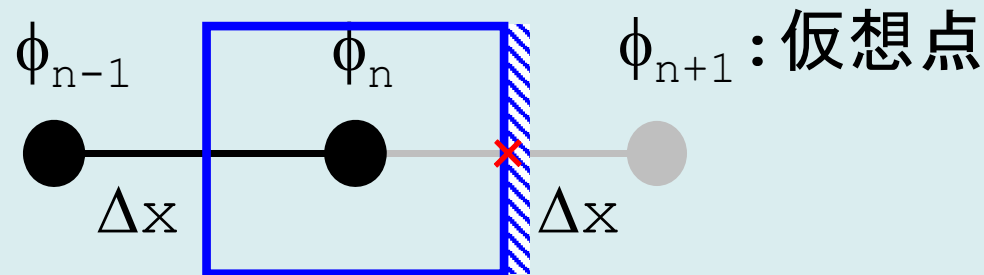
例 (CG法) b_cg (3/6)

$AMAT(1, 1) = 1.0;$
 $AMAT(1, 2) = 0.0;$
 $AMAT(2, 1) = 0.0;$
 $RHS(1) = 0.0;$
 $AMAT(n, n) = -1.0/dx;$
 $AMAT(n, n-1) = 1.0/dx;$

境界条件 @ $x=0$

对称行列

系数 @ $x=x_{max}$



$$\frac{d\phi}{dx} = 0 @ x = x_{max} : \text{断熱}$$

$R = 1;$
 $P = 2;$
 $Q = 3;$

$$\left(\frac{d^2\phi}{dx^2}\right)_n \approx \frac{\cancel{\left(\frac{d\phi}{dx}\right)_{n+1/2}} - \left(\frac{d\phi}{dx}\right)_{n-1/2}}{\Delta x} = \frac{-\phi_n + \phi_{n-1}}{\Delta x^2}$$

$W(R, i) = W(1, i) : r$
 $W(P, i) = W(2, i) : p$
 $W(Q, i) = W(3, i) : q$

例 (CG法) b_cg (4/6)

```
// {r0} = {b} - [A]{xini}

for i=1:n
    W(R, i)=RHS(i);
    for j=1:n
        W(R, i) = W(R, i) - AMAT(i, j)*PHI(j);
    end
end

BNRM2=0.0;
RHO =0.0;
for i=1:n
    BNRM2= BNRM2 + RHS(i)^2;
    RHO = RHO + W(R, i)^2;
end
```

Compute $\mathbf{r}^{(0)} = \mathbf{b} - [\mathbf{A}]\mathbf{x}^{(0)}$

```
for i= 1, 2, ...
     $\rho_{i-1} = \mathbf{r}^{(i-1)} \mathbf{r}^{(i-1)}$ 
    if i=1
         $\mathbf{p}^{(1)} = \mathbf{r}^{(0)}$ 
    else
         $\beta_{i-1} = \rho_{i-1} / \rho_{i-2}$ 
         $\mathbf{p}^{(i)} = \mathbf{r}^{(i-1)} + \beta_{i-1} \mathbf{p}^{(i-1)}$ 
    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 |r|
end
```

例 (CG法) b_cg (5/6)

```

for iter=1:ITERmax
    if iter==1 then
        for i=1:n
            W(P, i) = W(R, i);
        end
    else
        BETA = RHO/RHO1;
        for i=1:n
            W(P, i) = W(R, i) + BETA*W(P, i);
        end
    end
    for i=1:n
        W(Q, i) = 0.0;
        for j=1:n
            W(Q, i) = W(Q, i) + AMAT(i, j)*W(P, j);
        end
    end
    ...
end

```

```

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

```

例 (CG法) b_cg (6/6)

```
for iter=1:ITERmax
...
```

```
  C1= 0.0;
  for i=1:n
    C1= C1 + W(P, i)*W(Q, i);
  end
  ALPHA= RHO/C1;
```

```
  for i=1:n
    PHI(i)= PHI(i) + ALPHA*W(P, i);
    W(R, i)= W(R, i) - ALPHA*W(Q, i);
  end
```

```
  RHO1= RHO;  $\rho_{i-1}=\rho_{i-2}$ 
  RHO = 0.0;
  for i=1:n
    RHO= RHO + W(R, i)^2;
  end
```

```
  RESID= sqrt(RHO/BNRM2);
  if RESID<EPS then
    break;
  end
end
```

$$\frac{\|\mathbf{b} - \mathbf{A}\mathbf{x}^{(k)}\|_2}{\|\mathbf{b}\|_2} < \varepsilon$$

Compute $\mathbf{r}^{(0)} = \mathbf{b} - [\mathbf{A}]\mathbf{x}^{(0)}$

for $i = 1, 2, \dots$

$\rho_{i-1} = \mathbf{r}^{(i-1)} \mathbf{r}^{(i-1)}$

if $i=1$

$\mathbf{p}^{(1)} = \mathbf{r}^{(0)}$

else

$\beta_{i-1} = \rho_{i-1} / \rho_{i-2}$

$\mathbf{p}^{(i)} = \mathbf{r}^{(i-1)} + \beta_{i-1} \mathbf{p}^{(i-1)}$

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

計算例 (N=50) : Jacobi法

```

1000 iters, RESID= 5.443248E-01 PHI (N) = 4.724513E+02
2000 iters, RESID= 3.255667E-01 PHI (N) = 7.746137E+02
3000 iters, RESID= 1.947372E-01 PHI (N) = 9.555996E+02
...
34000 iters, RESID= 2.347113E-08 PHI (N) = 1.225000E+03
35000 iters, RESID= 1.403923E-08 PHI (N) = 1.225000E+03
35661 iters, RESID= 9.999053E-09 PHI (N) = 1.225000E+03

```

反復回数
最大残差
 $\phi(50)$

```

1      0.000000E+00      0.000000E+00
2      4.899999E+01      4.900000E+01
3      9.699999E+01      9.700000E+01
4      1.440000E+02      1.440000E+02
5      1.900000E+02      1.900000E+02
...
41     1.180000E+03      1.180000E+03
42     1.189000E+03      1.189000E+03
43     1.197000E+03      1.197000E+03
44     1.204000E+03      1.204000E+03
45     1.210000E+03      1.210000E+03
46     1.215000E+03      1.215000E+03
47     1.219000E+03      1.219000E+03
48     1.222000E+03      1.222000E+03
49     1.224000E+03      1.224000E+03
50     1.225000E+03      1.225000E+03

```

数值解, 解析解

$$\phi = -\frac{1}{2}49^2 + 49.5 \times 49 = -1200.5 + 9850.5 = 1225$$

計算例 (N=50) : Gauss-Seidel 法

```

1000 iters, RESID= 3.303725E-01 PHI (N) = 7.785284E+02
2000 iters, RESID= 1.182010E-01 PHI (N) = 1.065259E+03
3000 iters, RESID= 4.229019E-02 PHI (N) = 1.167848E+03
...
16000 iters, RESID= 6.657001E-08 PHI (N) = 1.225000E+03
17000 iters, RESID= 2.381754E-08 PHI (N) = 1.225000E+03
17845 iters, RESID= 9.993196E-09 PHI (N) = 1.225000E+03

```

反復回数
最大残差
 $\phi(50)$

```

1 0.000000E+00 0.000000E+00
2 4.899999E+01 4.900000E+01
3 9.699999E+01 9.700000E+01
4 1.440000E+02 1.440000E+02
5 1.900000E+02 1.900000E+02
...
41 1.180000E+03 1.180000E+03
42 1.189000E+03 1.189000E+03
43 1.197000E+03 1.197000E+03
44 1.204000E+03 1.204000E+03
45 1.210000E+03 1.210000E+03
46 1.215000E+03 1.215000E+03
47 1.219000E+03 1.219000E+03
48 1.222000E+03 1.222000E+03
49 1.224000E+03 1.224000E+03
50 1.225000E+03 1.225000E+03

```

数值解, 解析解

計算例 (N=50) : CG法

49 iters, RESID= 0.000000E-00 PHI(N)= 1.225000E+03

1	0.000000E+00	0.000000E+00
2	4.899999E+01	4.900000E+01
3	9.699999E+01	9.700000E+01
4	1.440000E+02	1.440000E+02
5	1.900000E+02	1.900000E+02
...		
41	1.180000E+03	1.180000E+03
42	1.189000E+03	1.189000E+03
43	1.197000E+03	1.197000E+03
44	1.204000E+03	1.204000E+03
45	1.210000E+03	1.210000E+03
46	1.215000E+03	1.215000E+03
47	1.219000E+03	1.219000E+03
48	1.222000E+03	1.222000E+03
49	1.224000E+03	1.224000E+03
50	1.225000E+03	1.225000E+03

数値解, 解析解

反復回数
最大残差
 $\phi(50)$

49回目に収束していることに注意 (未知数は49個)

$$\phi = -\frac{1}{2}49^2 + 49.5 \times 49 = -1200.5 + 9850.5 = 1225$$

- 定常反復法(1)
 - ヤコビ法, ガウス・ザイデル法
- 非定常反復法
 - 共役勾配法
- 定常反復法(2)
 - SOR法

SOR法 (Successive Over-Relaxation)

逐次加速緩和法

ヤコビ法

$$\mathbf{M} = -\mathbf{D}^{-1}(\mathbf{L} + \mathbf{U}), \quad \mathbf{N} = \mathbf{D}^{-1}$$

$$\mathbf{x}^{(k+1)} = \mathbf{D}^{-1}[\mathbf{b} - (\mathbf{L} + \mathbf{U})\mathbf{x}^{(k)}]$$

ガウス・ザイデル法

$$\mathbf{M} = -(\mathbf{D} + \mathbf{L})^{-1}\mathbf{U}, \quad \mathbf{N} = (\mathbf{D} + \mathbf{L})^{-1}$$

$$\mathbf{x}^{(k+1)} = \mathbf{D}^{-1}[\mathbf{b} - \mathbf{L}\mathbf{x}^{(k+1)} - \mathbf{U}\mathbf{x}^{(k)}]$$

SOR法

$$\mathbf{M} = (\mathbf{D} + \omega\mathbf{L})^{-1}\{(1 - \omega)\mathbf{D} - \omega\mathbf{U}\}, \quad \mathbf{N} = \omega(\mathbf{D} + \omega\mathbf{L})^{-1}$$

$$\mathbf{x}^{(k+1)} = \mathbf{x}^{(k)} + \omega[\boldsymbol{\xi}^{(k+1)} - \mathbf{x}^{(k)}] \quad (0 < \omega < 2)$$

$$\boldsymbol{\xi}^{(k+1)} = \mathbf{D}^{-1}[\mathbf{b} - \mathbf{L}\mathbf{x}^{(k+1)} - \mathbf{U}\mathbf{x}^{(k)}] \quad \text{ガウス・ザイデル法の解}$$

$\omega=1$ の場合, ガウス・ザイデル法と一致

例（ガウス・ザイデル法） **b_gs**

```
for iter=1:ITERmax
  for i=1:n
    RESID= RHS(i);
    for j=1:n
      if (i~=j) then
        RESID= RESID - AMAT(i, j)*PHI(j);
      end
    end
    PHI(i)= RESID/AMAT(i, i);
  end
end
```

$A(i,j)$: A の a_{ij} 成分
 $RHS(i)$: \mathbf{b} の各成分
 $PHI(i)$: \mathbf{x} の各成分

$$\mathbf{M} = (\mathbf{D} + \mathbf{L})^{-1} \mathbf{U}, \quad \mathbf{N} = (\mathbf{D} + \mathbf{L})^{-1}$$
$$\mathbf{x}^{(k+1)} = \mathbf{D}^{-1} \left[\mathbf{b} - \mathbf{L} \mathbf{x}^{(k+1)} - \mathbf{U} \mathbf{x}^{(k)} \right]$$

例 (SOR法) b_sor

```

for iter=1:ITERmax
  for i=1:n
    RESID= RHS(i);
    for j=1:n
      if (i~=j) then
        RESID= RESID - AMAT(i, j)*PHI(j);
      end
    end
    PHI(i)= (RESID/AMAT(i, i)-PHI(i))*OMG + PHI(i);
  end
end

```

$A(i,j)$: A の a_{ij} 成分
 $RHS(i)$: b の各成分
 $PHI(i)$: x の各成分

$$\mathbf{M} = (\mathbf{D} + \omega\mathbf{L})^{-1} \{ (1 - \omega)\mathbf{D} - \omega\mathbf{U} \}$$

$$\mathbf{N} = \omega(\mathbf{D} + \omega\mathbf{L})^{-1}$$

$$\mathbf{x}^{(k+1)} = \mathbf{x}^{(k)} + \omega \left[\boldsymbol{\xi}^{(k+1)} - \mathbf{x}^{(k)} \right]$$

$$\boldsymbol{\xi}^{(k+1)} = \mathbf{D}^{-1} \left[\mathbf{b} - \mathbf{L}\mathbf{x}^{(k+1)} - \mathbf{U}\mathbf{x}^{(k)} \right]$$

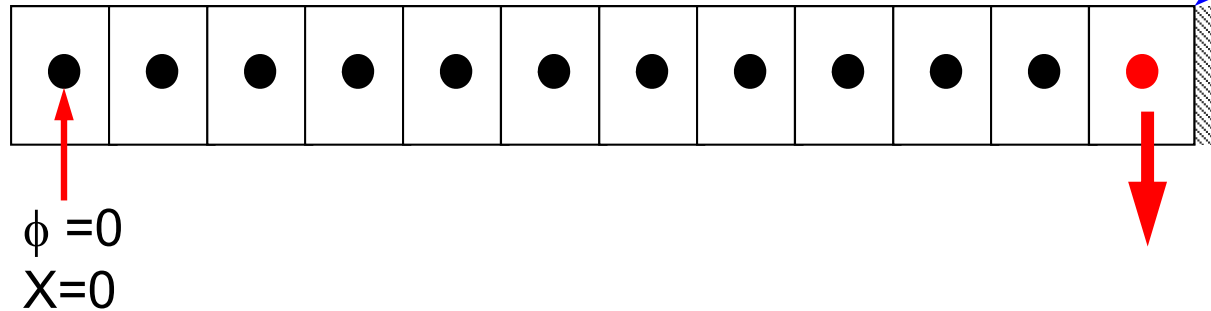
ガウス・ザイデル法の解

一次元熱伝導方程式

解析解

$$\phi = -\frac{1}{2}BFx^2 + BFx_{\max}x$$

断熱となっ
ているのはこの面、
しかし温度は計算
されない($X=X_{\max}$)。



$\Delta x = 1.0$, メッシュ数=50, とすると, $X_{\max} = 49.5$,

●の点のX座標は49.0となる。BF=1.0とすると●での温度は:

$$\phi = -\frac{1}{2}49^2 + 49.5 \times 49 = -1200.5 + 9850.5 = 1225$$

	反復回数
Jacobi	35,561
Gauss-Seidel	17,845
CG	49
SOR ($\omega=0.70$)	33,131
SOR ($\omega=0.80$)	26,762
SOR ($\omega=0.90$)	21,808
SOR ($\omega=1.00$)	17,845
SOR ($\omega=1.30$)	9,614
SOR ($\omega=1.50$)	5,955
SOR ($\omega=1.60$)	4,469
SOR ($\omega=1.70$)	3,155
SOR ($\omega=1.80$)	1,980
SOR ($\omega=1.90$)	886

	反復回数
SOR ($\omega=1.91$)	773
SOR ($\omega=1.92$)	653
SOR ($\omega=1.93$)	520
SOR ($\omega=1.94$)	342
SOR ($\omega=1.95$)	392
SOR ($\omega=1.96$)	497
SOR ($\omega=1.97$)	682
SOR ($\omega=1.98$)	1,020
SOR ($\omega=1.99$)	2,028
SOR ($\omega=2.00$)	NA

ωの範囲

$$\mathbf{M} = -(\mathbf{D} + \omega\mathbf{L})^{-1} \{ (1 - \omega)\mathbf{D} - \omega\mathbf{U} \}, \quad \mathbf{N} = \omega(\mathbf{D} + \omega\mathbf{L})^{-1}$$

$$\det(\mathbf{M}) = \prod_{i=1}^N \lambda_i \quad \lambda_i: \mathbf{M} \text{の固有値} (i=1 \sim N)$$

$$\begin{aligned} \det(\mathbf{M}) &= \det\left((\mathbf{D} + \omega\mathbf{L})^{-1} \{ (1 - \omega)\mathbf{D} - \omega\mathbf{U} \}\right) \\ &= \det\left((\mathbf{D} + \omega\mathbf{L})^{-1}\right) \cdot \det\left((1 - \omega)\mathbf{D} - \omega\mathbf{U}\right) \\ &= \det(\mathbf{D}^{-1}) \cdot \det\left((1 - \omega)\mathbf{D} - \omega\mathbf{U}\right) \\ &= \det\left((1 - \omega)\mathbf{I} - \omega\mathbf{D}^{-1}\mathbf{U}\right) = \det\left((1 - \omega)\mathbf{I}\right) = (1 - \omega)^N \end{aligned}$$

$$\rho(\mathbf{M}) = \max_i |\lambda_i| \geq \sqrt[N]{|(1 - \omega)|^N} = |1 - \omega| \quad \text{再びスペクトル半径}$$

$|1 - \omega| \leq \rho(\mathbf{M}) \leq \|\mathbf{M}\| < 1$ となるためには, $0 < \omega < 2$, 通常は $1 < \omega < 2$

反復法 (Iterative Method)

- 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。
 - 収束しない(答えが得られない)可能性がある
- 前処理 (preconditioning) が重要。
 - 条件数 (condition number) の大きい問題

- 今日紹介した例は非常に解きやすい問題、難しい問題の対処法については[参考資料「前処理」](#)を参照されたい。