

2019

## 連立一次方程式の解法 (高斯法)

### Jacobi 法

$$\text{①} \quad \left\{ \begin{array}{l} a_{11}x_1 + a_{12}x_2 + \cdots + a_{1n}x_n = b_1 \\ a_{21}x_1 + a_{22}x_2 + \cdots + a_{2n}x_n = b_2 \\ \vdots \\ a_{m1}x_1 + a_{m2}x_2 + \cdots + a_{mn}x_n = b_m \end{array} \right.$$

$a_{ii} \neq 0$  ( $i=1, 2, \dots, n$ ) を仮定。

① 次の値を計算:

$$x_i^{(k)} = \frac{1}{a_{ii}} \left( - \sum_{j=1}^{i-1} a_{ij}x_j^{(k)} - \sum_{j=i+1}^m a_{ij}x_j^{(k)} + b_i \right), \quad i=1, 2, \dots, n.$$

↓

$k = 0, 1, 2, \dots, n-1, n$ .

$$x_i^{(k+1)} = \frac{1}{a_{ii}} \left( - \sum_{j=1}^{i-1} a_{ij}x_j^{(k)} - \sum_{j=i+1}^{i-1} a_{ij}x_j^{(k)} + b_i \right), \quad (i=1, 2, \dots, n);$$

... Jacobi 法

次の手順で  $n$  回くり返し入力:

$$\begin{aligned} A &= \begin{pmatrix} a_{11} & \cdots & a_{1n} \\ \vdots & & \vdots \\ a_{nn} & \cdots & a_{nn} \end{pmatrix} = D + E + F \\ &= \begin{bmatrix} a_{11} & & 0 \\ 0 & \ddots & \\ 0 & & a_{nn} \end{bmatrix} + \begin{bmatrix} 0 & \cdots & 0 \\ a_{21} & \cdots & 0 \\ \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{n1} & \cdots & a_{n,n-1} \end{bmatrix} + \begin{bmatrix} 0 & a_{12} & \cdots & a_{1n} \\ 0 & 0 & \ddots & \\ \vdots & \vdots & \ddots & \\ 0 & 0 & \cdots & 0 & a_{nn} \end{bmatrix}, \end{aligned}$$

$$B = \begin{pmatrix} b_1 \\ \vdots \\ b_n \end{pmatrix}, \quad x^{(k)} = \begin{pmatrix} x_1^{(k)} \\ \vdots \\ x_n^{(k)} \end{pmatrix}$$

とおき、

$$x^{(k+1)} = -D^{-1}(E+F)x^{(k)} + D^{-1}B.$$

2019

Gauss-Seidel 法 $k = 0, 1, 2, \dots, n+1$ .

$$\left[ x_i^{(k+1)} = \frac{1}{a_{ii}} \left( - \sum_{j=1}^{i-1} a_{ij} x_j^{(k+1)} - \sum_{j=i+1}^n a_{ij} x_j^{(k)} + b_i \right) \quad (i=1, 2, \dots, n); \right]$$

左辺の  $x_i^{(k+1)}$  の係数は  $a_{ii}$  で割る  
事で、右辺は上書きしてある。

$x^{(k)}, x^{(k+1)}$  が、次々と交換する必要がある

実際の計算では、次のよう書く：

 $k = 0, 1, 2, \dots, n+1$ .

$$\left[ x_i := \frac{1}{a_{ii}} \left( - \sum_{j=1}^{i-1} a_{ij} x_j - \sum_{j=i+1}^n a_{ij} x_j + b_i \right) \quad (i=1, 2, \dots, n); \right]$$

行3)、 $\wedge$  で左辺形式を書き戻す、

$$x^{(k+1)} = -D^{-1}(E x^{(k+1)} + F x^{(k)}) + D^{-1} b,$$

$$(D+E)x^{(k+1)} = -F x^{(k)} + b,$$

$$\therefore x^{(k+1)} = -(D+E)^{-1} F x^{(k)} + (D+E)^{-1} b.$$

SOR 法

<原理の説明> Jacobi 法、Gauss-Seidel 法などを「繰り返し法」と呼ぶ。

$$x^{(k+1)} = M x^{(k)} + C.$$

$$\left\{ \begin{array}{l} \text{Jacobi 法: } M = -D^{-1}(E+F), \quad C = D^{-1}b \\ \text{G-S 法: } M = -(D+E)^{-1}F, \quad C = (D+E)^{-1}b \end{array} \right.$$

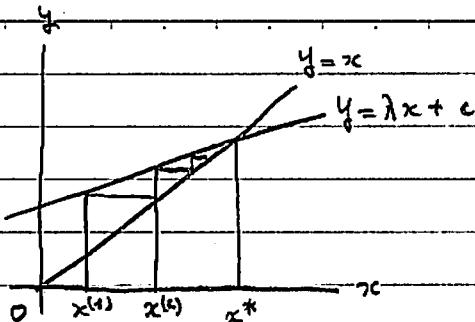
$x = M x + C$  が、その連立一次方程式

$x^{(k+1)}, x^{(k)}, C \approx M \circ$  有理数に近づく、絶対値最大の固有値  $\lambda$

に対する成り立つ  $x^{(k+1)} = \lambda x^{(k)} + C$  の形の反復である。

行3)  $M$  が “小正則”  $0 < \lambda < 1$  のとき、 $\|x\|_2 \leq \|x^{(k)}\|_2 \rightarrow x^*(T, b)$  に収束する。

2019.



$$(x^* = \frac{c}{1-\lambda})$$

修正すべき量:  $x^* - x^{(k)}$ .

①

Gauss-Seidel法の修正量

$$x^{(k+1)} - x^{(k)} = (\lambda x^{(k)} + c) - x^{(k)} = -(1-\lambda)x^{(k)} + c$$

$$[c = (1-\lambda)x^* \text{ であるから}]$$

$$= -(1-\lambda)(x^* - x^{(k)})$$

②

$$\frac{\textcircled{1}}{\textcircled{2}} = \frac{1}{1-\lambda} \rightarrow 1$$

↓

G-S法の修正量と少々大きくなるが、収束速度は3倍。

<SOR法 (逐次過緩和法, successive overrelaxation method)>

$$k = 0, 1, 2, \dots n \text{ で } k = 0$$

$$\left\{ \begin{array}{l} i=1, 2, \dots, m \text{ で } i = 1 \\ \end{array} \right.$$

$$\left\{ \begin{array}{l} x_i^{(GS)} = \frac{1}{a_{ii}} \left( - \sum_{j=1}^{i-1} a_{ij} x_j^{(k+1)} - \sum_{j=i+1}^m a_{ij} x_j^{(k)} + b_i \right); \\ x_i^{(k+1)} = x_i^{(GS)} + \omega (x_i^{(GS)} - x_i^{(k)}); \end{array} \right.$$

$$\omega (> 1) : 1.0 < \omega < 2.$$

行列式の値を計算する。

$$\left\{ \begin{array}{l} x^{(GS)} = -D^{-1}E x^{(k+1)} - D^{-1}F x^{(k)} + D^{-1}B, \\ x^{(k+1)} = x^{(k)} + \omega (x^{(GS)} - x^{(k)}) \end{array} \right.$$

$x^{(GS)}$  は何で計算する。

$$x^{(k+1)} = x^{(k)} + \omega (-D^{-1}E x^{(k+1)} - D^{-1}F x^{(k)} + D^{-1}B - x^{(k)})$$

$$(D + \omega E) x^{(k+1)} = ((1-\omega)D + \omega F) x^{(k)} + \omega B,$$

$$\therefore x^{(k+1)} = (D + \omega E)^{-1} \{ (1-\omega)D + \omega F \} x^{(k)} + \omega (D + \omega F)^{-1} B.$$