回顾

第三章 线性方程组Ax = b的数值解法

- 3.1 引言
- 3.2 线性代数的基础知识
- 3.3 直接解法:
 - 3.3.1 Gauss消去法
 - 3.3.2 三角分解法
 - 3.3.3 直接解法的误差分析
- 3.4 迭代解法
 - 3.4.1 迭代法的基本概念
 - 3.4.2 Jacobi 迭代法
 - 3.4.3 Gauss-Seidel迭代法
 - 3.4.4 超松弛(SOR) 迭代法(选讲)

§ 3.4.1 迭代法的基本概念

▶回顾向量范数:

① 1-范数:
$$\|x\|_1 = \sum_{i=1}^n |x_i|$$

设
$$x = (x_1, x_2, \dots, x_n)^T$$

2 空遊樂:
$$\|x\|_2 = \left(\sum_{i=1}^n x_i^2\right)^{\frac{1}{2}} = \sqrt{(x,x)}$$

上述定义说明:根据向量范数的等价性,如果向量序列收敛,则对任何一种向量范数而言均收敛。

§ 3.4.1 迭代法的基本概念

回顾矩阵范数

记
$$A = (a_{ij})_{n \times n}$$

①1范数:
$$||A||_1 = \max_{1 \le j \le n} \sum_{i=1}^n |a_{ij}|$$
 列和范数

$$2 \infty 范数: ||A||_{\infty} = \max_{1 \le i \le n} \sum_{j=1}^{n} |a_{ij}|$$
 行和范数

❸2范数:

$$||A||_2 = \sqrt{\lambda_1} = \left[\rho(A^T A)\right]^{\frac{1}{2}}$$

其中 λ_1 是 A^TA 的最大特征值

$$\rho(A) = \max_{1 \le i \le n} \left| \lambda_i \right|$$

谱半径



§ 3.3.2 三角分解法 (LU分解)



它是基本Gauss消元法的一种等价变形

在3.3.1节可以看到,求解上三角矩阵方程组很容易。现在介绍将给定矩阵A分解为下三角矩阵L和上三角矩阵U的乘积的概念,其中下三角矩阵L的主对角线为1,上三角矩阵U的对角线元素非零。

定义 3.4 如果非奇异矩阵A可表示为下三角矩阵L和上三角矩阵U的乘积

A = LU

则A存在一个三角分解。

如果 $|A| \neq 0$ 可三角分解,则 4×4 维矩阵表示如下,其中 $u_{kk} \neq 0$

$$\begin{bmatrix} a_{11} & a_{12} & a_{13} & a_{14} \\ a_{21} & a_{22} & a_{23} & a_{24} \\ a_{31} & a_{32} & a_{33} & a_{34} \\ a_{41} & a_{42} & a_{43} & a_{44} \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 \\ m_{21} & 1 & 0 & 0 \\ m_{31} & m_{32} & 1 & 0 \\ m_{41} & m_{42} & m_{43} & 1 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} u_{11} & u_{12} & u_{13} & u_{14} \\ 0 & u_{22} & u_{23} & u_{24} \\ 0 & 0 & u_{33} & u_{34} \\ 0 & 0 & 0 & u_{44} \end{bmatrix}$$

定理3.1 如果非奇异矩阵 $A \in \mathbb{R}^{n \times n}$ 存在三角分解,即存在矩阵L和

U满足

则有

A = LU

$$\begin{cases} Ly = b \\ Ux = y \end{cases}$$



下面讨论如何得到矩阵的三角分解。

构造下列矩阵的三角分解:

$$A = \begin{bmatrix} 4 & 3 & -1 \\ -2 & -4 & 5 \\ 1 & 2 & 6 \end{bmatrix}$$

解:通过将单位矩阵放在 A 的左边来构造矩阵 L。对每个用来构造上三角矩阵的行变换,将倍数 mij放在左边的对应位置。初始矩阵为

$$\mathbf{A} = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 4 & 3 & -1 \\ -2 & -4 & 5 \\ 1 & 2 & 6 \end{bmatrix}$$

用第 1 行消去矩阵 A 的第 1 列中 a_{11} 下面的元素。第 2 行和第 3 行分别减去第 1 行乘以倍数 $m_{21} = -0.5$ 和 $m_{31} = 0.25$ 。将倍数放到矩阵的左边相应位置,结果为

$$\mathbf{A} = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 \\ -0.5 & 1 & 0 \\ 0.25 & 0 & 1 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 4 & 3 & -1 \\ 0 & -2.5 & 4.5 \\ 0 & 1.25 & 6.25 \end{bmatrix}$$

用第2行消去第2列中对角线下方的元素。第3行减去第2行乘以倍数 $m_{32} = -0.5$,再将倍数放入矩阵左边,则可得到矩阵 A 的三角分解:

$$A = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 \\ -0.5 & 1 & 0 \\ 0.25 & -0.5 & 1 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 4 & 3 & -1 \\ 0 & -2.5 & 4.5 \\ 0 & 0 & 8.5 \end{bmatrix}$$
(8)



T



§ 3.3.3 直接解法的误差分析

一、扰动方程组的误差界

由实际问题得到的方程组的系数矩阵或者常数向量的元 素,本身会存在一定的误差;这些初始数据的误差在计算过 程中就会向前传播,从而影响到方程组的解。



初始数据误差和方程组的近似解的误差之间关系

例3.5 考察方程组:

$$\begin{bmatrix} 3 & 1 \\ 3.0001 & 1 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} \boldsymbol{x}_1 \\ \boldsymbol{x}_2 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 4 \\ 4.0001 \end{bmatrix}$$

精确解为
$$x^* = (1 \ 1)^T$$

设方程组存在扰动
$$\begin{bmatrix} 3 & 1 \\ 2.9999 & 1 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} x_1 \\ x_2 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 4 \\ 4.0002 \end{bmatrix}$$

$$\begin{bmatrix} 3 & 1 & 4 \\ -0.0001 & 0 & 0.0002 \end{bmatrix}$$
 精确解为 $x^* = (-2 & 10)^T$

上例说明该方程组的解对初始元素的扰动非常敏感。

设方程组为Ax=b 系数矩阵A和常数向量b的扰动 δA 和 δb ,实际求解的方程组为 $(A+\delta A)x=(b+\delta b)$

定义3.3

如果 δA 和 δb 很小,而 δx 很大,则成方程组Ax=b是病态方程组,称系数矩阵A为关于求解方程组或求逆的病态矩阵。反之,称方程组Ax=b是良态方程组,称系数矩阵A为关于求解方程组或求逆的良态矩阵。

病态方程组对任何算法都将产生数值不稳定性

- >求解病态方程组时,常用的几种处理原则
 - ●采用高精度的算术运算;
 - 2采用某些特殊的数值方法求解;
 - ❸重新寻找出现病态的原因,改变原问题的提法。
 - 母采用预处理方法;

$$Ax = b \Leftrightarrow PAQQ^{-1}x = Pb \Leftrightarrow \overline{A}\overline{x} = \overline{b}$$

选讲

其中
$$\overline{A} = PAQ; \overline{x} = Q^{-1}x; \overline{b} = Pb$$

可逆矩阵 P和Q 的选择要求满足: PAQ的条件数大于A的条件数, 其中矩阵A的条件数记为

$$cond(A) := ||A|| ||A^{-1}||$$

更多关于条件数的介绍, 详见相关数学论著

3.4 线性方程组的迭代解法

这一节主要讲述如何把第2章介绍的迭代法扩展到更高维数。



思路

与解f(x)=0的不动点迭代相似,将方程组Ax=b等价改写成x=Bx+f形式,从而建立迭代格式

$$\boldsymbol{x}^{(k+1)} = \boldsymbol{B} \, \boldsymbol{x}^{(k)} + \boldsymbol{f}$$

从 x0 出发,生成迭代序列 $\{x^{(k)}\}$

迭代法是一种逐次逼近的方法,与直接法比较,具有:程序简单,存储量小的优点。 特别适用于求解系数矩阵为大型稀疏矩阵的方程组。 上述定义说明:根据矩阵范数的等价性,如果矩阵序列收敛,则对任何一种矩阵范数而言均收敛。

定义3.4 (矩阵序列的极限)

定义了矩阵范数 $\|\cdot\|$ 的空间 $\mathbb{R}^{n\times n}$,如果 $\exists A \in \mathbb{R}^{n\times n}$ 使得

$$\lim_{k\to\infty} \left\| A^{(k)} - A \right\| = 0$$

则称 $\{A^{(k)}\}$ 收敛于A,记作 $\lim_{k\to\infty}A^{(k)}=A$

选用F-范数

$$\lim_{k\to\infty} \left\| A^{(k)} - A \right\|_F = 0 \Leftrightarrow \lim_{k\to\infty} a_{ij}^{(k)} = a_{ij}; i, j = 1, 2, \dots, n$$

例3.6:

$$A^{(k)} = \begin{pmatrix} \frac{1}{k} & 1 & \frac{k}{2k+1} \\ 0 & ke^{-k} & k^{2}e^{-k} \\ \frac{1}{k^{2}} & -1 & e^{-k}\sin k \end{pmatrix} \rightarrow \begin{pmatrix} 0 & 1 & \frac{1}{2} \\ 0 & 0 & 0 \\ 0 & -1 & 0 \end{pmatrix}$$

迭代公式的构造

▶迭代法的一般迭代格式:

$$x^{(k+1)} = F_k(x^{(k)}, x^{(k-1)}, \dots, x^{(k-m)}); k = 0, 1, \dots$$

第k+1步与前m+1步有关,称之为多步迭代法 (m ≥ 1)

m=0称之为单步迭代法
$$x^{(k+1)} = F_k(x^{(k)}); k = 0,1,\cdots$$

如果 F_{ι} 是线性的,称之为单步线性迭代法,即

$$x^{(k+1)} = B_k x^{(k)} + f_k ; k = 0, 1, \cdots$$



如果 B_k 和 f_k 与k无关,称之为单步定常线性迭代法:

$$x^{(k+1)} = Bx^{(k)} + f; k = 0, 1, \cdots$$

设 $A \in R^{n \times n}, b \in R^{n}, \det(A) \neq 0$ 如果方程组 $Ax = b \Leftrightarrow x = Bx + f$

则可以构造单步定常线性迭代法 $x^{(k+1)} = Bx^{(k)} + f$

当迭代公式产生的序列 $\left\{x^{(k)}\right\}_{k=0}^{\infty}$ 收敛到方程组的解 x^*

即 $\lim_{k\to\infty} x^{(k)} = x^*$,则称该迭代法是收敛的。

定义3.5 下面三个命题是等价的:

① 迭代法 $x^{(k+1)} = Bx^{(k)} + f$ 收敛;



- $\rho(B) < 1$

由于谱半径不易计算,实际验证时主要利用❸,采用矩阵的1-范数、○○-范数或者F-范数。

▶ 迭代法的收敛速度:

设迭代法 $x^{(k+1)} = Bx^{(k)} + f$ 收敛, 即 $\rho(B) < 1$

定义3.6

称之为迭代法 $x^{(k+1)} = Bx^{(k)} + f$ 的平均收敛率。

$$x^{(k)} - x^* = B(x^{(k-1)} - x^*) = \dots = B^k (x^{(0)} - x^*)$$
$$\|x^{(k)} - x^*\| \le \|B^k\| \|(x^{(0)} - x^*)\|$$

上式说明: B^k 可看作第k次迭代误差范数的压缩率

记
$$e^{(k)} = x^{(k)} - x^*$$
 $e^{(k)} = B^k e^{(0)}$

$$\boldsymbol{e}^{(k)} = \boldsymbol{B}^k \boldsymbol{e}^{(0)}$$

$$\|e^{(k)}\| \le \|B^k\| \|e^{(0)}\| \to 0 \quad \forall \varepsilon > 0, \exists K, k > K, \|B^k\| \le \varepsilon$$

$$||B^{k}|| \le \varepsilon \Leftrightarrow k \ge \frac{-\ln \varepsilon}{-\frac{1}{k} \ln ||B^{k}||} = \frac{-\ln \varepsilon}{-\ln ||B^{k}||^{\frac{1}{k}}}$$

上式说明:最小迭代次数与 $-\ln |B^k|^{\frac{1}{k}}$ 成反比

定义3.7

$$R(B) = -\ln \rho(B)$$

$$\lim_{k\to\infty} \left\| \boldsymbol{B}^k \right\|^{\frac{1}{k}} = \boldsymbol{\rho}(\boldsymbol{B})$$

称之为迭代法 $x^{(k+1)} = Bx^{(k)} + f$ 的渐进收敛率,或者渐进收敛速度,简称收敛速度。

迭代次数的近似估计式
$$k \approx \frac{-\ln \varepsilon}{R(B)}$$

上式说明: 谱半径 $\rho(B)$ 越小, 收敛速度越快。

§ 3.4.2 Jacobi (雅可比) 迭代法

设方程组
$$Ax = b$$
; $A = (a_{ij})_{n \times n}$, $b = (b_i)_{1 \times n}$; $\det(A) \neq 0$

将系数矩阵分裂为: A = D - L - U

其中 $D = diag(a_{11}, a_{22}, ..., a_{nn})$

$$-L = \begin{pmatrix} 0 & & & \\ a_{21} & 0 & & \\ a_{31} & a_{32} & 0 & \\ \vdots & \vdots & \ddots & \\ a_{n1} & a_{n2} & \cdots & a_{n,n-1} \end{pmatrix} -U = \begin{pmatrix} 0 & a_{12} & a_{13} & \cdots & a_{1n} \\ 0 & a_{23} & \cdots & a_{2n} \\ 0 & \vdots & \ddots & \vdots \\ 0 & a_{n-1,n} & 0 \end{pmatrix}$$

如果 $a_{ii} \neq 0 (i = 1, 2, \dots, n)$ 原方程组可化为

$$x = D^{-1}(L+U)x + D^{-1}b = Bx + f$$

其中
$$B = D^{-1}(L+U) = (I-D^{-1}A); f = D^{-1}b$$

相应的迭代格式 $x^{(k+1)} = Bx^{(k)} + f; k = 0,1,2,\cdots$

上述方法称为Jacobi迭代法,简称J法或简单迭代法

非常重要

分量形式:

$$x_{i}^{(k+1)} = \frac{b_{i} - \sum_{j=1}^{i-1} a_{ij} x_{j}^{(k)} - \sum_{j=i+1}^{n} a_{ij} x_{j}^{(k)}}{a_{ii}}; i = 1, 2, \dots, n$$

$$4x - y + z = 7$$

 $4x - 8y + z = -21$
 $-2x + y + 5z = 15$

上述方程可表示成如下形式:

$$x = \frac{7+y-z}{4}$$
$$y = \frac{21+4x+z}{8}$$
$$z = \frac{15+2x-y}{5}$$

这样就提出了下列雅可比迭代过程:

$$x_{k+1} = \frac{7 + y_k - z_k}{4}$$

$$y_{k+1} = \frac{21 + 4x_k + z_k}{8}$$

$$z_{k+1} = \frac{15 + 2x_k - y_k}{5}$$

如果从 $P_0 = (x_0, y_0, z_0) = (1, 2, 2)$ 开始,则上式中的迭代将收敛到解(2,4,3)。将 $x_0 = 1$, $y_0 = 2$ 和 $z_0 = 2$ 代入上式中每个方程的右边,即可得到如下新值:

$$x_1 = \frac{7+2-2}{4} = 1.75$$

$$y_1 = \frac{21+4+2}{8} = 3.375$$

$$z_1 = \frac{15+2-2}{5} = 3.00$$

新的点 $P_1 = (1.75, 3.375, 3.00)$ 比 P_0 更接近(2,4,3)。使用迭代过程(3)生成点的序列 P_k 将收敛到解(2,4,3)(如表 3.2 所示)。

表 3.2 求解线性方程组(1)的收敛的雅可比迭代

k	x _k	Уk	z _k
0	1.0	2.0	2.0
1	1.75	3.375	3.0
2	1.84375	3.875	3.025
3	1.9625	3.925	2.9625
4	1.99062500	3.97656250	3.00000000
5	1.99414063	3.99531250	3.00093750
:	:	:	:
15	1.99999993	3.99999985	2.9999993
:	<u>:</u>	; [:
19	2.00000000	4.00000000	3.00000000

这个过程称为**雅可比迭代**,可用来求解某些类型的线性方程组。经过 19 步迭代,迭代过程收敛到一个精度为 9 位有效数字的近似值(2.00000000,4.00000000,3.00000000)。

§ 3.4.3 Gauss-Seidel (高斯-赛德尔) 迭代法

在Jacobi迭代公式中,计算 $x_i^{(k+1)}$ 时,利用已经算出来的新的 $x_1^{(k+1)}, x_2^{(k+1)}, \cdots, x_{i-1}^{(k+1)}$ 值,从而得到Gauss-Seidel迭代法。

Gauss-Seidel迭代法是Jacobi迭代法的一种改进

非常重要

▶ G-S迭代法的分量形式:

$$x_{i}^{(k+1)} = \frac{b_{i} - \sum_{j=1}^{i-1} a_{ij} x_{j}^{(k+1)} - \sum_{j=i+1}^{n} a_{ij} x_{j}^{(k)}}{a_{ii}}; i = 1, 2, \dots, n$$

例3.8: 利用Jacobi和Gauss-Seidel选代法求解方程组

$$\begin{bmatrix} 10 & 3 & 1 \\ 2 & -10 & 3 \\ 1 & 3 & 10 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} x_1 \\ x_2 \\ x_3 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 14 \\ -5 \\ 14 \end{bmatrix}$$

重要

解:

Jacobi 迭代 格式

$$\begin{cases} x_1^{(k+1)} = \frac{(14 - 3x_2^{(k)} - x_3^{(k)})}{10} \\ x_2^{(k+1)} = \frac{(-5 - 2x_1^{(k)} - 3x_3^{(k)})}{(-10)} \\ x_3^{(k+1)} = \frac{(14 - x_1^{(k)} - 3x_2^{(k)})}{10} \end{cases}$$

Gauss-Seidel 迭代格 式

$$x_{1}^{(k+1)} = \frac{(14 - 3x_{2}^{(k)} - x_{3}^{(k)})}{10}$$

$$x_{2}^{(k+1)} = \frac{(-5 - 2x_{1}^{(k+1)} - 3x_{3}^{(k)})}{(-10)}$$

$$x_{3}^{(k+1)} = \frac{(14 - x_{1}^{(k+1)} - 3x_{2}^{(k+1)})}{10}$$

取初值
$$x = (0 \ 0 \ 0)^{t}$$



计算结果

Jacobi 迭代法

要求	迭代	方程组的		
精度	次数	近似解		
0.001	9	(1.0002507	1.0000694	1.0002507)
0.0001	10	(0.9999541	1.0001253	0.9999541)
0.00001	14	(0.9999981	1.0000020	0.9999981)

Gauss-Seidel迭代法

要求	迭代	方程组的
精度	次数	近似解
0.001	5	(0.9997916 0.9998479 1.0000664)
0.0001	7	(0.9999929 0.9999949 1.0000022)
0.00001	8	(1.0000013 1.0000009 0.9999996)

假设线性方程组Ax=b的矩阵A是严格对角占优的。则Jacobi 迭代法和Gauss-Seidel迭代法的Matlab程序实现如下:

Jacobi.m

GaussSeidel.m

```
function X=jacobi(A,B,P,delta, max1)
% Input - A is an N x N nonsingular matrix
%
          - B is an N x 1 matrix
%
          - P is an N x 1 matrix; the initial guess
          - delta is the tolerance for P
%
          - max1 is the maximum number of iterations
%
% Output - X is an N x 1 matrix: the jacobi approximation to
           the solution of AX = B
%
N = length(B);
for k=1:max 1
 for j=1:N
   X(j)=(B(j)-A(j,[1:j-1,j+1:N])*P([1:j-1,j+1:N]))/A(j,j);
 end
 err=abs(norm(X'-P));
 relerr=err/(norm(X)+eps);
 P=X':
   if (err<delta)|(relerr<delta)
   break
 end
end
X=X';
```

Jacobi.m

```
function X=GaussSeidel(A,B,P,delta, max1)
% Input - A is an N x N nonsingular matrix
%
         - B is an N x 1 matrix
          - P is an N x 1 matrix; the initial guess
%
         - delta is the tolerance for P
                                                                        GaussSeidel.m
          - max 1 is the maximum number of iterations
%
% Output - X is an N x 1 matrix: the gauss-seidel
approximation to
           the solution of AX = B
%
N = length(B);
for k=1:max1
 for j=1:N
                                                              err=abs(norm(X'-P));
   if i==1
                                                               relerr=err/(norm(X)+eps);
    X(1)=(B(1)-A(1,2:N)*P(2:N))/A(1,1);
                                                               P=X';
   elseif i==N
                                                                 if (err<delta)|(relerr<delta)
     X(N)=(B(N)-A(N,1:N-1)*(X(1:N-1))')/A(N,N);
                                                                break
   else
                                                               end
%X contains the kth approximations and P the (k-1)st
                                                             end
    X(j)=(B(j)-A(j,1:j-1)*X(1:j-1)'-
A(j,j+1:N)*P(j+1:N)/A(j,j);
                                                             X=X';
   end
 end
```

作业3.3

在习题1到习题8中:

- (a) 初始值 $P_0 = 0$, 利用雅可比迭代求解 P_k , k = 1, 2, 3。雅可比迭代收敛到解吗?
- (b) 初始值 $P_0 = 0$,利用高斯 赛德尔迭代求解 P_k , k = 1, 2, 3。高斯 赛德尔迭代收敛到解吗?

5.
$$5x - y + z = 10$$

 $2x + 8y - z = 11$
 $-x + y + 4z = 3$

6.
$$2x + 8y - z = 11$$

 $5x - y + z = 10$
 $-x + y + 4z = 3$

算法与程序

4. 利用高斯 - 赛德尔迭代法求解下列带状方程。

$$12x_{1} - 2x_{2} + x_{3} = 5$$

$$-2x_{1} + 12x_{2} - 2x_{3} + x_{4} = 5$$

$$x_{1} - 2x_{2} + 12x_{3} - 2x_{4} + x_{5} = 5$$

$$x_{2} - 2x_{3} + 12x_{4} - 2x_{5} + x_{6} = 5$$

$$\vdots \qquad \vdots \qquad \vdots \qquad \vdots$$

$$x_{46} - 2x_{47} + 12x_{48} - 2x_{49} + x_{50} = 5$$

$$x_{47} - 2x_{48} + 12x_{49} - 2x_{50} = 5$$

$$x_{48} - 2x_{49} + 12x_{50} = 5$$

§ 3.4.4 超松弛(SOR)迭代法(选讲)



类似于Gauss-Seidel迭代法的改进方法,利用第k次 迭代值和第k+1次的Gauss-Seidel迭代值作加权平均

Gauss-Seidel迭代法的计算公式:

$$\overline{x}_{i}^{(k+1)} \leftarrow x_{i}^{(k+1)} = \frac{b_{i} - \sum_{j=1}^{i-1} a_{ij} x_{j}^{(k+1)} - \sum_{j=i+1}^{n} a_{ij} x_{j}^{(k)}}{a_{ii}}$$

作加权平均

$$x_i^{(k+1)} = \omega \overline{x}_i^{(k+1)} + (1 - \omega) x_i^{(k)}$$

▶超松弛(SOR)迭代法的分量形式:

$$x_{i}^{(k+1)} = (1-\omega)x_{i}^{(k)} + \omega \frac{b_{i} - \sum_{j=1}^{i-1} a_{ij} x_{j}^{(k+1)} - \sum_{j=i+1}^{n} a_{ij} x_{j}^{(k)}}{a_{ii}}$$

$$i = 1, 2, \dots, n$$

其中 ω 称为松弛因子; $\omega = 1$ 时即为Gauss-Seidel迭代

ightharpoonup SOR 迭代法的迭代矩阵: 记 <math>A = D - L - U $x^{(k+1)} = (1-\omega)x^{(k)} + \omega D^{-1}(b + Lx^{(k+1)} + Ux^{(k)})$

$$x^{(k+1)} = Sx^{(k)} + f \quad \text{其中} \quad f = \omega (D - \omega L)^{-1} b$$

迭代矩阵
$$S = (D - \omega L)^{-1} [(1 - \omega)D + \omega U]$$

例3.9: 写出SOR迭代法求解下列方程组的迭代格式

$$\begin{bmatrix} 4 & 3 & 0 \\ 3 & 4 & -1 \\ 0 & -1 & 4 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} \boldsymbol{x}_1 \\ \boldsymbol{x}_2 \\ \boldsymbol{x}_3 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 24 \\ 30 \\ -24 \end{bmatrix}$$

解: SOR迭代法的迭代公式

$$\begin{cases} x_1^{(k+1)} = (1-\omega)x_1^{(k)} + \frac{1}{4}\omega(24 - 3x_2^{(k)}) \\ x_2^{(k+1)} = (1-\omega)x_2^{(k)} + \frac{1}{4}\omega(30 - 3x_1^{(k+1)} + x_3^{(k)}) \\ x_3^{(k+1)} = (1-\omega)x_3^{(k)} + \frac{1}{4}\omega(-24 + x_2^{(k+1)}) \end{cases}$$

取初始向量 $x^{(0)} = \begin{pmatrix} 1 & 1 \end{pmatrix}^T$ 选取不同的 ω 值进行计算,结果见下表

 	要求 精度	迭代 次数	方程组的近似解
$\omega = 1$	0.001	12	(3.0012790 3.9989342 -5.0002665)
	0.0001	16	(3.0001952 3.9998374 -5.0000407)
	0.00001	21	(3.0000186 3.9999845 -5.0000039)
$\omega = 0.95$	0.001	12	(3.0020191 3.9982705 -5.0004444)
	0.0001	18	(3.0001673 3.9998567 -5.0000368)
	0.00001	23	(3.0000210 3.9999820 -5.0000046)
$\omega = 1.25$	0.001	8	(2.9997451 4.0000653 -4.9998924)
	0.0001	10	(2.9999853 4.0000031 -4.9999935)
	0.00001	12	(2.9999993 4.0000001 -4.9999996)
$\omega = 1.5$	0.001	13	(3.0006104 4.0001741 -5.0007434)
$\omega = 1.95$	0.001	151	(2.9995106 4.0017780 -5.0027919)

二、SOR迭代法的收敛性:

定理3.5 对
$$\forall A = (a_{ij}) \in R^{n \times n}$$
 , 设其对角元皆非零,则对所有实数 $\boldsymbol{\omega}$,有 $\boldsymbol{\rho}(S) \geq \left| \boldsymbol{\omega} - 1 \right|$ 其中 $S = (D - \boldsymbol{\omega} L)^{-1} [(1 - \boldsymbol{\omega}) D + \boldsymbol{\omega} U]$

证明:
$$A = D - L - U$$

设迭代矩阵S的特征值为 $\lambda_1, \lambda_2, \cdots, \lambda_n$ $\det(S) = \lambda_1 \lambda_2 \cdots \lambda_n.$

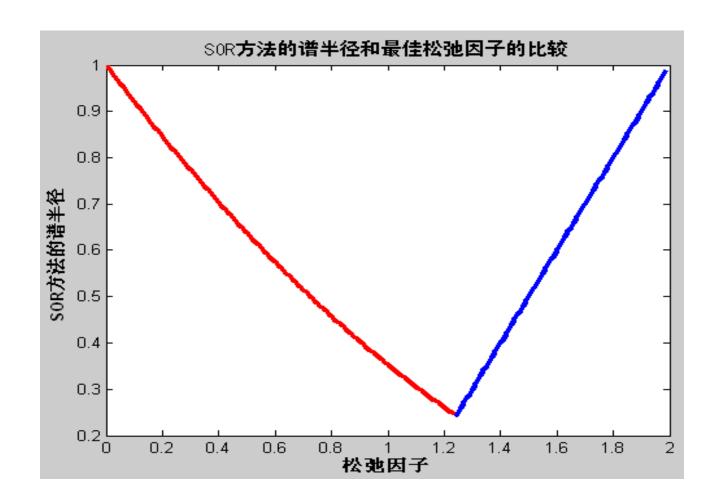
$$\det(S) = \det(D - \omega L)^{-1} \det([(1 - \omega)D + \omega U])$$
$$= \det D^{-1} \det[(1 - \omega)D] = (1 - \omega)^{n}$$

$$|1 - \omega|^n \le |\lambda_1| |\lambda_2| \cdots |\lambda_n| \le \left(\max_{1 \le i \le n} |\lambda_i| \right)^n$$

$$|1-\omega| \leq \rho(S)$$
 谱半径

推论3.1 如果求解方程组Ax = b的SOR法收敛,则 $|1-\boldsymbol{\omega}| < 1 \quad (0 < \boldsymbol{\omega} < 2)$

推论3.2 设 $A \in \mathbb{R}^{n \times n}$ 为对称正定矩阵,且 $0 < \omega < 2$ 则求解方程组Ax = b的SOR法收敛。



关于最佳松弛因子的进一步讨论,可参考文献

《数值计算方法》(下册),林成森著

《矩阵迭代分析》,R.S.Varga著,蒋尔雄等译

本章教学要求及重点难点

- •回顾线性代数基本知识
- ·掌握Gauss消去法、三角分解法及其误差分析
- •掌握迭代过程的稳定性、敛散性证明
- 掌握迭代法的基本思想
- •重点: Jacobi迭代法、Gauss-Seidel迭代法 的基本原理
- •难点: 迭代法的收敛性分析与证明
- ·了解超松弛(SOR)迭代法

课堂作业

分别用Jacobi和Gauss-Seidel选代法编程求解下列方程组(结果保留4位小数)

$$\begin{cases} 4x_1 + 2x_2 + x_3 = 23 \\ 2x_1 + 5x_2 - 2x_3 = 29 \\ x_1 - 2x_2 + 7x_3 = 0 \end{cases}$$

注:用QQ软件自带的作业功能上交课程作业 作业上交需在周三下午上课前完成