第六章 解线性方程组的迭代解法

6.1 Picard 迭代回顾

有f(x) = 0,将其化为**等价方程** $x = \varphi(x)$,选取初值 x_0 ,令 $x_k = \varphi(x_{k-1})$,则有 $\lim_{k \to \infty} x_k = x^*$ 内容

 x^* 即为原方程的解。误差有 $|e_k|=|x_k-x^*|\leq \frac{L^k}{1-L}|x_1-x_0|$

对于**线性方程组**Ax = b,可以写为**等价方程组**x = Bx + f 为此构造序列 $x^{(k+1)} = Bx^{(k)} + f$ 向量的迭代公式

要考虑**向量列的收敛性、收敛速度、误差**等内容,和B有关。

收敛性判断: 迭代过程中前后两次的距离越来越小。

6.2 基本概念

6.2.1 向量与矩阵的范数

考虑问题 1. 能否定义一个函数(映射)将向量或者矩阵投影成一个实数?

2. 如果存在这个映射,这个映射应该满足什么性质?

3. 作为**距离函数**应该满足什么性质? 正定性、齐次性、三角不等式

范数是 R^n 中<mark>向量长度概念的直接推广</mark>,用于对线性空间中元素大小进行度量。 概述

6.2.1.1 向量范数

性质

定义 1 设V为线性空间,V上的实值函数N(x) = ||x||满足:

① 正定性: $\forall x \in V: ||x|| \ge 0$ 且 $||x|| = 0 \Leftrightarrow x = 0$ 当且仅当零向量时为零 (不存在负距离)

② 齐次性: $\forall k \in R, \forall x \in V: ||kx|| = |k| \cdot ||x||$

③ 三角不等式: $\forall x, y \in V$: $||x + y|| \le ||x|| + ||y||$ 三角形中边长关系

则称N(x) = ||x|| 为V上向量x的范数

① 若 $x \neq 0$, $\left\| \frac{x}{\|x\|} \right\| = 1$ 归一化 ② $\|-x\| = \|x\|$ ③ $\|\|x\| - \|y\|\| \le \|x - y\|$

空间中任意向量模长伸缩,不存在负距离,加绝对值

基本条件 $\forall x = (x_1, x_2, ..., x_n) \in \mathbb{R}^n (\mathbb{C}^n)$ 常用范数

① 欧式范数 (2-范数) $||x||_2 = \sqrt{\sum_{i=1}^n |x_i|^2} = \sqrt{\sum_{i=1}^n \bar{x}_i x_i}$

② 最大模范数 (∞ -范数) $||x||_{\infty} = \max_{1 < i < n} |x_i|$

绝对值最大的一个

③ 绝对值范数(1-范数) $||x||_1 = \sum_{i=1}^n |x_i|$

绝对值之和 (曼哈顿距离)

 $||x||_n = \sqrt[p]{\sum_{i=1}^n |x_i|^p}$ ④ p范数

① 可以证明上述定义均满足向量的范数定义 注意

- ② 显而易见地, 2-范数和 1-范数都是p范数的特例, ∞ -范数也是p范数的特例 ($p \to \infty$, $||x||_p \to ||x||_{\infty}$)
- ③ 范数可以认为是函数的函数。

A的F范数 如果认为 $m \times n$ 矩阵是一个 $m \times n$ 维的向量, $\forall A_{m \times n}$: $\|A\|_2 = \sqrt{\sum_{i=1}^m \sum_{j=1}^n \left|a_{ij}\right|^2} \stackrel{\Delta}{=} \|A\|_F$ 但是,一般不能简单的认为矩阵就是向量

6.2.1.2 矩阵范数

条件 为简化起见,先考虑**方阵** $A_{n\times n}$ 的情况

- **定义 2** 若 $\forall A_{n\times n}$ 对应一个实数||A||, 满足有:
 - ① 正定 $||A|| \ge 0$,且 $||A|| = 0 \Leftrightarrow A = 0$ ② 齐次 ||kA|| = |k|||A||
 - ③ 三角 $\|A + B\| \le \|A\| + \|B\|$ ④ 相容 $\|AB\| \le \|A\| \|B\|$ 保证不超过单独作用之乘积则称 $\|A\|$ 为方阵的范数: **矩阵范数** 例如: **F范数为矩阵范数**, **行列式**不是范数(负值)

注意 矩阵理化及运算常要考虑<mark>矩阵与向量的乘积</mark>,我们**希望**范数 $||Ax||_{\text{向量范数}} \le ||A||_{\text{矩阵范数}}||x||_{\text{向量范数}}$ 由向量范数出发,寻找矩阵范数,使得满足条件。则称矩阵范数<u>为由向量范数诱导出的范数</u>。

定义 3 设||·||为向量范数,||·||_M为矩阵范数。 若 $\forall A \in R^{n \times n}, \forall x \in R^n \Rightarrow ||Ax|| \leq ||A||_M||x||$ 则称|| $A||_M$ 为与向量范数||·||**相容的矩阵范数**

例如, $\|A\|_F$ 与 $\|\cdot\|_1$ 不相容,有反例 $A = \begin{pmatrix} 1 & 4 \\ 1 & 4 \end{pmatrix}$ $x = \begin{pmatrix} 0 \\ 2 \end{pmatrix}$

性质 ① $||A|| = \max_{||x||=1} ||Ax||$

- ② 可以证明算子范数满足矩阵范数的 4 个条件.
- ③ 矩阵范数不一定都是算子范数,如 F-范数
- ④ 算子范数与向量范数相容。 $(\|A\| = \max \frac{\|Ax\|}{\|x\|}, \|Ax\| = \frac{\|Ax\|}{\|x\|} \|x\| \le \|A\| \|x\|)$

常用范数

- ① 行范数 $\|A\|_{\infty} = \max_{\|x\|=1} \|Ax\|_{\infty} = \max_{1 \le i \le n} \sum_{j=1}^{n} \left|a_{ij}\right|$ 行范数(每行绝对相加,取最大)
- ② 列范数 $\|A\|_1 = \max_{\|x\|=1} \|Ax\|_1 = \max_{1 \le i \le n} \sum_{i=1}^n |a_{ij}|$ 列范数(每列绝对相加, 取最大)

例题 设 $A = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 0 \\ -1 & 2 & -1 \\ 0 & 1 & 1 \end{pmatrix}$,求它的三个范数

 $||A||_1 = \max\{2,5,2\} = 5$ $||A||_{\infty} = \max\{3,4,2\} = 4$

$$A^{T}A = \begin{pmatrix} 2 & 0 & 1 \\ 0 & 9 & -1 \\ 1 & -1 & 2 \end{pmatrix} \Rightarrow |\lambda I - A^{T}A| = \begin{vmatrix} \lambda - 2 & 0 & -1 \\ 0 & \lambda - 9 & 1 \\ -1 & 1 & \lambda - 2 \end{vmatrix} = 0 \qquad \text{MI}\lambda^{3} - 13\lambda^{2} + 38\lambda - 25 = 0$$

可得: $\lambda_1 = 9.14, \lambda_2 = 2.92, \lambda_3 = 0.9331$ 即 $\|A\|_2 = \sqrt{9.14} = 3.023$

定义 5 设 $\lambda_i(i=1,2,...,n)$ 为 $A \in R^{n \times n}$ 的n个特征值,称 $\rho(A) = \max_i |\lambda_i|$ 为A的谱半径

 $\rho(A) \leq ||A||_p$ 谱半径小于任意的范数,可用于估计特征值的上界

定理 若||A|| < 1,则I + A可逆,且 $||(I + A)^{-1}|| \le \frac{1}{1 - ||A||}$

- 证明 ① 因为||A|| < 1,所以 $\rho(A) < 1 \Rightarrow \pm 1$ 不是 A 的特征值,所以I + A可逆
 - ② $\Rightarrow D = (I+A)^{-1}$, D = ||I|| = ||(I+A)D|| = ||D+AD|| ≥ ||D|| ||AD|| ≥ ||D|| ||A|||D||= $||D||(1-||A||) : 1-||A|| > 0 : ||D|| ≤ \frac{1}{1-||A||}$ $D : ||(I+A)^{-1}|| ≤ \frac{1}{1-||A||}$

6.2.2 误差分析介绍

6.2.2.1 问题

问题 设有方程组 $\begin{pmatrix} 1 & 1 \\ 1 & 10001 \end{pmatrix}\begin{pmatrix} x_1 \\ x_2 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 2 \\ 2 \end{pmatrix}$, 解得 $\begin{pmatrix} x_1 \\ x_2 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 2 \\ 0 \end{pmatrix}$

若有小误差 $\begin{pmatrix} 1 & 1 \\ 1 & 0.9999 \end{pmatrix}$ $\begin{pmatrix} x_1 \\ x_2 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 2 \\ 1.9999 \end{pmatrix}$, 解得 $\begin{pmatrix} x_1 \\ x_2 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 \\ 1 \end{pmatrix}$

由该例可见, 初始数据A,b的微小变化引起解的巨大变化, 我们称这类方程组为病态方程组

6.2.2.2 分析

扰动 设 $Ax = b + \delta b_{that}$ 有解 $\tilde{x} = x + \delta x_{ij}$ (A可逆, $b \neq 0$)

代入解则 $A(x + \delta x) = b + \delta b \Rightarrow Ax + A\delta x = b + \delta b \Rightarrow A\delta x = \delta b$

⇒ $\delta x = A^{-1}\delta b$ ⇒ $\|\delta x\| \le \|A^{-1}\| \|\delta b\|$ 误差扰动的倍数取决于 A^{-1} , 改为相对误差:

另一方面: $||b|| = ||Ax|| \le ||A|| ||x||_{\text{仅零矩阵时可能为零, 此时不可逆, 所以能除过来}} \Rightarrow \frac{1}{||x||} \le \frac{||A||}{||b||}$

得到 $\frac{\|\delta x\|}{\|x\|} \le \|A\| \|A^{-1}\| \frac{\|\delta b\|}{\|b\|}$ 同理,若 $(A + \delta A)(x + \delta x) = b$,可得 $\frac{\|\delta x\|}{\|x + \delta x\|} \le \frac{\|A\| \|A^{-1}\| \frac{\|\delta A\|}{\|A\|}}{1 - \|A\| \|A^{-1}\| \frac{\|\delta A\|}{\|A\|}}$

注: 解的相对误差不超过初始数据相对误差的 $||A||||A^{-1}||$ 倍,即 $||A||||A^{-1}||$ 刻画了方程组的形态

6.2.2.3 条件数

定义 3 设A非奇异, $\|\cdot\|$ 为算子范数,则称 $cond(A) = \|A\| \|A^{-1}\|$ 为矩阵A的条件数

 $||A||||A^{-1}||$ 能描述解的稳定性

注意 ① Cond(A) = || A || || A⁻¹ || ≥ || AA⁻¹ || = || I || = 1 > 0 严格大于 1

② 条件数的值**与范数的类型有关** $Cond(A)_{\infty} = ||A||_{\infty} ||A^{-1}||_{\infty}$ (行模)

 $cond(A)_{2} = \|A\|_{2} \|A^{-1}\|_{2} = \frac{\sqrt{\lambda_{max}}}{\sqrt{\lambda_{min}}} \qquad (谱模)$

其中 λ_{max} 、 λ_{min} 分别是 $A^{T}A$ 的最大,最小模特征值

定义 7 设A非奇异。若 $Cond(A) \gg 1$,则称Ax = b为病态方程组

若Cond(A)相对较小,则称Ax = b为良态方程组

例题 本节开始时的方程组中,系数矩阵 $A = \begin{pmatrix} 1 & 1 \\ 1 & 10001 \end{pmatrix}$ $A^{-1} = \begin{pmatrix} 10001 & -10000 \\ -10000 & 10000 \end{pmatrix}$

∴ $Cond(A)_{\infty} = ||A||_{\infty} ||A^{-1}||_{\infty} = 2.0001 \times 20001 \approx 40004$ 所以Ax = b为病态

6.2.2.4 病态方程组

现状 理论上有条件数,但标准很难定, $\mathbf{L} \| \mathbf{A}^{-1} \|$ 极其难求

判断方法 直观判断: ① 用主元消去法求解时出现小主元

- ② 某些行、列**几乎线性相关** $\text{如} A = \begin{pmatrix} 1 & 1 \\ 1 & 1.0001 \end{pmatrix}$
- ③ *A*的元素间**数量级差异很大**,且无规律 若方程组出现上述情况之一,方程组有可能病态

处置措施 对于病态方程组的求解、需要采用特殊处理或专用方法:

- ① 提高原始数据和运算的精度,如原始数据和运算采用双精度等 (算力目前不值钱,默认最高)
- ② 用适当方法改善原始模型的性态, 如对矩阵进行预处理以降低其条件数

例题 1. 设线性方程组 $\binom{1}{1}$ $\binom{10^7}{1}$ $\binom{x_1}{x_2}$ = $\binom{10^7}{2}$, 试计算Cond(A)_∞, 并取3位有效数字求解

① 直接计算 $Cond(A)_{\infty}$,并求解。 $A^{-1} = \frac{-1}{10^7 - 1} \begin{pmatrix} 1 & -10^7 \\ -1 & 1 \end{pmatrix} = \frac{1}{10^7 - 1} \begin{pmatrix} -1 & 10^7 \\ 1 & 1 \end{pmatrix}$

 $Cond(A)_{\infty} = \|A\|_{\infty} \|A^{-1}\|_{\infty} = \frac{(10^7 + 1)^2}{10^7 - 1} \approx 10^7$ 使用列主元素消去法求解:

$$\begin{pmatrix} 1 & 10^7 & 10^7 \\ 1 & 1 & 2 \end{pmatrix}$$
 \rightarrow $\begin{pmatrix} 1 & 10^7 & 10^7 \\ 0 & -10^7 & -10^7 \end{pmatrix}$ 回代: $x_2 = 1$,代入 $x_1 + 10^7 x_2 = 10^7$,解得 $x_1 = 0$

② 对A做预处理。在方程组**两边左乘矩阵** $\begin{pmatrix} 10^{-7} & 0 \\ 0 & 1 \end{pmatrix}$ \Rightarrow $\begin{pmatrix} 10^{-7} & 0 \\ 0 & 1 \end{pmatrix}$ $\begin{pmatrix} 1 & 10^{7} \\ 1 & 1 \end{pmatrix}$ $\begin{pmatrix} x_1 \\ x_2 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 10^{-7} & 0 \\ 0 & 1 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 10^{7} \\ 2 \end{pmatrix}$

得到**新的矩阵**
$$\begin{pmatrix} 10^{-7} & 1 \\ 1 & 1 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} x_1 \\ x_2 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 \\ 2 \end{pmatrix}$$
 设 $\bar{A} = \begin{pmatrix} 10^{-7} & 1 \\ 1 & 1 \end{pmatrix}$, $\bar{A}^{-1} = \frac{1}{1-10^{-7}} \begin{pmatrix} -1 & 1 \\ 1 & -10^{-7} \end{pmatrix}$

从而 $\mathit{Cond}(\bar{A})_{\infty}=\parallel\bar{A}\parallel_{\infty}\parallel\bar{A}^{-1}\parallel_{\infty}=\frac{2\times 2}{1-10^{-7}}\approx 4$ 是个很小的值

使用列主元素消去法求解: $\begin{pmatrix} 10^{-7} & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 2 \end{pmatrix} \rightarrow \begin{pmatrix} 1 & 1 & 2 \\ 10^{-7} & 1 & 1 \end{pmatrix} \rightarrow \begin{pmatrix} 1 & 1 & 2 \\ 1 & 1 & 1 \end{pmatrix}$

回代: $x_2 = 1$,代入 $x_1 + x_2 = 2$,解得 $x_1 = 1$ 得到准确结果

6.2.2.5 迭代改善法

情况 首先指出,用**近似解**x'代入方程组Ax = b的左端,观察Ax'与b是否近似,即观察<mark>残差向量r = b - Ax'</mark>的大小来**判断**x'是否可以接受的方法是不可靠的。

例如 $x' = \begin{pmatrix} 1 \\ 1 \end{pmatrix}$ 代入方程组 $\begin{cases} x_1 + x_2 = 2 \\ x_1 + 1.0001x_2 = 2 \end{cases}$ 。有残差向量: $r = b - Ax' = \begin{bmatrix} 2 \\ 2 \end{bmatrix} - \begin{bmatrix} 1 & 1 \\ 1 & 1.0001 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 1 \\ 1 \end{bmatrix}$ $= \begin{bmatrix} 0 \\ -0.0001 \end{bmatrix}$ 非常小,但x'与其精确解 $x = \begin{pmatrix} 2 \\ 0 \end{pmatrix}$ 相差很大,显然不能接受。

有必要引入一种事后估计近似解相对误差的可靠方法。

定理 2 设 $|A| \neq 0$ 且 $b \neq 0$, x^*_{ffing} 和 $x'_{UU(M)}$ 分别为方程组Ax = b的解,残差向量 r = b - Ax',则有 $\frac{\|x^* - x'\|}{\|x^*\|} \leq \text{Cond}(A) \frac{\|r\|}{\|b\|} \quad \text{相对误差不仅取决于<u>残差误差</u>,还取决于<u>条件数</u>。所以残差判定不能用。$

改善方法 采用高精度的计算方法(如列主元素消去法)与高精度的算术运算(如双精度), 虽然可以提高方程组近似解的精确程度, 但对于病态方程组也不一定能获得高精度的近似解, 而且方程组的病态越严重, 求解越困难。

当用某种方法求得方程组Ax = b ($|A| \neq 0$ 且 $b \neq 0$)的某个近似解 $x^{(1)}$ 后,若尚未达到精度要求,可采用下述改善迭代过程获得较精确的近似解。

- ① 用双精度计算残差向量 $r^{(1)} = b Ax^{(1)}$
- ② 用列主元素消去法(或选主元素三角分解法)**解方程组Ax = r^{(1)}得近似解** $d^{(1)}$
- ③ 用 $d^{(1)}$ 修正 $x^{(1)}$ 得Ax = b的新近似解 $x^{(2)} = x^{(1)} + d^{(1)}$ 如果在计算 $r^{(1)}$ 与 $d^{(1)}$ 中没有误差,则 $x^{(2)} = x^{(1)} + A^{-1}r^{(1)} = x^{(1)} + A^{-1}(b Ax^{(1)}) = A^{-1}b = x^*$ 即 $x^{(2)}$ 为Ax = b的精确解。 (但在实际计算中,由于舍入*影响*, $x^{(2)}$ 仍为Ax = b的近似)
- ④ **计算** $e = \frac{\|d^{(1)}\|_{\infty}}{\|x^{(1)}\|_{\infty}}$,若 $e < \varepsilon$ (精度常数),则取 $x^* \approx x^{(2)}$;否则视 $x^{(2)}$ 为 $x^{(1)}$,重新进行上述过程,直到满足条件 $e < \varepsilon$ 为止。 修正和原来的值比起来很小,则修正无意义,停止。

上述过程称为方程组Ax = b近似解的迭代改善。当**方程组的病态不十分严重时**,通过迭代改善方法获得的近似解序列**可以很快地收敛到方程组的精确解**。

6.3 解线性方程组的迭代法

设线性方程组Ax = b, 其中 $A \in R^{n \times n}$ $b, x \in R^n$ 条件

> 随着计算问题的日益复杂,20 世纪 30 年代起,上述系数矩阵A具有两个明显特点: 大型化与稀疏性。 大型化指其阶数**可达上万阶**,稀疏性指A的**零元素占绝大部分**。

对这样的A作直接三角分解,稀疏性会受到破坏。迭代法在这样的背景下得到关注和发展。

解法 将Ax = b改写为等价方程组: x = Bx + f

取初始向量:
$$x^{(0)} = \begin{pmatrix} x_1^{(0)} \\ x_2^{(0)} \\ \vdots \\ x_n^{(0)} \end{pmatrix}$$
 令 $x^{(1)} = Bx^{(0)} + f, x^{(2)} = Bx^{(1)} + f, \dots$

取初始向量:
$$x^{(0)} = \begin{pmatrix} x_1^{(0)} \\ x_2^{(0)} \\ \vdots \\ x_n^{(0)} \end{pmatrix}$$
 令 $x^{(1)} = Bx^{(0)} + f, x^{(2)} = Bx^{(1)} + f, \dots$...
$$-般地令: x^{(k+1)} = \begin{pmatrix} x_1^{(k+1)} \\ x_2^{(k+1)} \\ \vdots \\ x_n^{(k+1)} \end{pmatrix} = B \begin{pmatrix} x_1^{(k)} \\ x_2^{(k)} \\ \vdots \\ x_n^{(k)} \end{pmatrix} + \begin{pmatrix} f_1 \\ f_2 \\ \vdots \\ f_n \end{pmatrix} = Bx^{(k)} + f \qquad (k = 0, 1, 2, \dots, n)$$

称上式为求解线性方程组的迭代法(迭代过程,迭代格式)

B称为**迭代矩阵**。若当 $k \to \infty$ 时, $x^{(k)} \to x^*$,则称该迭代法收敛,否则称迭代法发散

① $x^{(k)} \to x^*, (k \to \infty)$,记作 $\lim_{k \to \infty} x^{(k)} = x^*$ 即 $\|x^{(k)} - x^*\| \to 0$ $(k \to \infty)$ 注意

② 两端取极限可得 $x^* = Bx^* + f$,即 x^* 同时是两个方程的解

6.3.1 简单迭代法

6.3.1.1 雅可比迭代法

条件
$$iangle Ax = b$$
为 $a_{11}x_1 + a_{12}x_2 + \cdots + a_{1n}x_n = b_1$ $a_{21}x_1 + a_{22}x_2 + \cdots + a_{2n}x_n = b_2$ $iangle A = (a_{ij})_{n \times n}$ 可逆,且 $a_{ii} \neq \mathbf{0} (i = 1, 2, \dots, n)$ $a_{n1}x_1 + a_{n2}x_2 + \cdots + a_{nn}x_n = b_n$

推导 则有
$$a_{ii}x_i = b_i - \sum_{j=1}^{i-1} a_{ij}x_j - \sum_{j=i+1}^{n} a_{ij}x_j \Rightarrow \mathbf{x}_i = \frac{1}{a_{ii}} \left(\mathbf{b}_i - \sum_{j\neq i}^{n} a_{ij}x_j \right) \ (i = 1, 2, ..., n)$$

写成迭代格式: $x_i^{(k+1)} = \frac{1}{a_{ii}} \left(b_i - \sum_{j \neq i}^n a_{ij} x_j^{(k)} \right)$ $(i = 1, 2, \dots, n, k = 0, 1, 2, \dots)$ 或

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

称此为分量形式的雅可比迭代法(Jacobi)

将 $a_{ii}x_i = b_i - \sum_{i=1}^{i-1} a_{ij}x_j - \sum_{i=i+1}^{n} a_{ij}x_j$ 写成矩阵形式: 矩阵形式

$$\begin{pmatrix} a_{11} & & & \\ & a_{22} & & \\ & & \ddots & \\ & & & a_{nn} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} x_1 \\ x_2 \\ \vdots \\ x_n \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} b_1 \\ b_2 \\ \vdots \\ b_n \end{pmatrix} - \begin{pmatrix} 0 & & & \\ a_{21} & 0 & & \\ & \ddots & & \ddots & \\ a_{n1} & a_{n2} & \cdots & 0 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} x_1 \\ x_2 \\ \vdots \\ x_n \end{pmatrix} - \begin{pmatrix} 0 & a_{12} & \cdots & a_{1n} \\ 0 & \cdots & a_{2n} \\ & & & \ddots \\ & & & & 0 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} x_1 \\ x_2 \\ \vdots \\ x_n \end{pmatrix}$$

 $A = L_{\overline{r}} + D_{\overline{r}} + U_{\underline{r}}$ $(L + D + U)x = b \Rightarrow Dx = b - Lx - Ux$

两边同时左乘 $D^{-1} \Rightarrow x = -D^{-1}(L + U)x + D^{-1}b$

令 $\mathbf{B}_{J} = -\mathbf{D}^{-1}(\mathbf{L} + \mathbf{U})$ $\mathbf{f}_{J} = \mathbf{D}^{-1}\mathbf{b}$, 则有 $\mathbf{x} = B_{J}\mathbf{x} + f_{J}$

即有雅可比迭代的矩阵形式: $x^{(k+1)} = B_I x^{(k)} + f_I$

将方程组
$$\begin{cases} 8x_1-3x_2+2x_3=20 \\ 4x_1+11x_2-x_3=33 \\ 2x_1+x_2+4x_3=12 \end{cases}$$
写成雅可比迭代格式:
$$\begin{cases} x_1^{(k+1)}=\frac{1}{8}\Big(20+3x_2^{(k)}-2x_3^{(k)}\Big) \\ x_2^{(k+1)}=\frac{1}{11}\Big(33-4x_1^{(k)}+x_3^{(k)}\Big) \\ x_3^{(k+1)}=\frac{1}{4}\Big(12-2x_1^{(k)}-x_2^{(k)}\Big) \end{cases}$$

其矩阵形式:
$$\begin{pmatrix} x_1^{(k+1)} \\ x_2^{(k+1)} \\ x_3^{(k+1)} \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1/8 \\ 1/11 \\ 1/4 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 0 & 3 & -2 \\ -4 & 0 & 1 \\ -2 & -1 & 0 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} x_1^{(k)} \\ x_2^{(k)} \\ x_3^{(k)} \end{pmatrix} + \begin{pmatrix} 2.5 \\ 3 \\ 3 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 0 & 0.375 & -0.25 \\ -0.3636 & 0 & 0.0909 \\ -0.5 & -0.25 & 0 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} x_1^{(k)} \\ x_2^{(k)} \\ x_3^{(k)} \end{pmatrix} + \begin{pmatrix} 2.5 \\ 3 \\ 3 \end{pmatrix}.$$

若取初始向量 $x^{(0)} = (0,0,0)^{T}$ 进行迭代,迭代结果如下表:

0	0.375	-0.25	2. 5	0	2.5	2.875	3. 136364	3. 024148
-0.36364	0	0.09091	3	0	3	2.363636	2. 045455	1. 947831
-0.5	-0.25	0	3	0	3	1	0. 971591	0. 920455

6.3.1.2 高斯-赛德尔迭代 (G-S 迭代)

内容 考虑雅可比迭代分量式:

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

通常**计算值x_i^{(k+1)}**比前一步计算值 $x_i^{(k)}$ 更精确,但是雅可比迭代法算后面时没有更新前面新算的结果。

已知在算 $x_i^{(k+1)}$ 时,前序的 \mathbf{M} **1**到i-1的 $x_i^{(k+1)}$ 已知,考虑一种可以边算边更的新方法:

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

称上式为高斯-赛德尔迭代(Gauss - Seidel) (分量式)

矩阵形式

考虑雅可比迭代矩阵式: $Dx^{(k+1)} = -Lx^{(k)} - Ux^{(k)} + b$

 $\mathbb{E}Dx^{(k+1)} = -Lx^{(k+1)} - Ux^{(k)} + b \quad \Rightarrow (D+L)x^{(k+1)} = -Ux^{(k)} + b$

 $\Rightarrow x^{(k+1)} = -(D+L)^{-1}Ux^{(k)} + (D+L)^{-1}b$

令 $\mathbf{B}_G = -(\mathbf{D} + \mathbf{L})^{-1}\mathbf{U}$ $\mathbf{f}_G = (\mathbf{D} + \mathbf{L})^{-1}\mathbf{b}$, 则有 $\mathbf{x}^{(k+1)} = \mathbf{B}_G \mathbf{x}^{(k)} + \mathbf{f}_G$, 称为 G-S 迭代的矩阵式

例题

在上例
$$\begin{cases} 8x_1-3x_2+2x_3=20 \\ 4x_1+11x_2-x_3=33$$
中使用 Gauss - Seidel 迭代 $2x_1+x_2+4x_3=12$

	$\begin{cases} x_1^{(k+1)} = \frac{1}{8} (20 + 3x_2^{(k)} - 2x_3^{(k)}) \\ x_2^{(k+1)} = \frac{1}{11} (33 - 4x_1^{(k+1)} + x_3^{(k)}) \\ x_3^{(k+1)} = \frac{1}{4} (12 - 2x_1^{(k+1)} - x_2^{(k+1)}) \end{cases}$
迭代公式《	$x_2^{(k+1)} = \frac{1}{11}(33 - 4x_1^{(k+1)} + x_3^{(k)})$
	$x_3^{(k+1)} = \frac{1}{4} (12 - 2x_1^{(k+1)} - x_2^{(k+1)})$

0	0	0				
2. 5	2.090909	1. 227273				
2.977273	2.028926	1.004132				
3.009814	1.996807	0.995891				
2. 99983	1.999688	1.000163				
2.999842	2.000072	1.000061				
3.000012	2.000001	0.999994				
3.000002	1.999999	0.999999				
3	2	1				
3	2	1				

6.3.2 迭代的收敛性

准则 迭代的求解过程为求极限过程,这个极限过程的收敛性就是迭代法的收敛与发散问题

定理 2 迭代法: $x^{(k+1)} = Bx^{(k)} + f$ 收敛 $\Leftrightarrow \rho(B) < 1$

但是要检验一个矩阵的谱半径小于1比较困难,所以我们希望用别的办法判断收敛性

定理 3 若 $\|B\|$ < 1, 则 $x^{(k+1)} = Bx^{(k)} + f$ 收敛 且 $\|x^{(k+1)} - x^*\| < \frac{\|B\|}{1 - \|B\|} \|x^{(k+1)} - x^{(k)}\|$

 $||x^{(k+1)} - x^*|| \le \frac{||B||^{k+1}}{1 - ||B||} ||x^{(1)} - x^{(0)}||$ 其中||B||为B的任一算子范数

证明 因为 $\rho(B) \le \|B\| < 1$,所以 $x^{(k+1)} = Bx^{(k)} + f$ 收敛 又因为 $x^* - x^{(k+1)} = B(x^* - x^{(k)}) = B(x^* - x^{(k+1)} + x^{(k+1)} - x^{(k)})$ $\Rightarrow \|x^* - x^{(k+1)}\| \le \|B\|(\|x^* - x^{(k+1)}\| + \|x^{(k+1)} - x^{(k)}\|)$

$$\begin{split} &\Rightarrow \left\| x^{(k+1)} - x^* \right\| \leq \frac{\|B\|}{1 - \|B\|} \left\| x^{(k+1)} - x^{(k)} \right\| \quad \nabla x^{(k+1)} - x^{(k)} = B(x^{(k)} - x^{(k-1)}) = \dots = B^k \left(x^{(1)} - x^{(0)} \right) \\ &\Rightarrow \left\| x^{(k+1)} - x^{(k)} \right\| \leq \|B\|^k \left\| x^{(1)} - x^{(0)} \right\| \\ &\left\| x^{(k+1)} - x^* \right\| \leq \frac{\|B\|}{1 - \|B\|} \left\| x^{(k+1)} - x^{(k)} \right\| \leq \frac{\|B\|^{k+1}}{1 - \|B\|} \left\| x^{(1)} - x^{(0)} \right\| \end{split}$$

注意 因为**矩阵范数\|B\|_1**, $\|B\|_\infty$ 都可以直接用矩阵的元素计算,因此用定理**容易判别**迭代法的收敛性

例题 1. 设
$$\begin{cases} x_1 + 2x_2 - 2x_3 = 1 \\ x_1 + x_2 + x_3 = 1 \end{cases}$$
 问使用雅可比迭代和 G-S 迭代求解是否收敛 $\begin{cases} 2x_1 + 2x_2 + x_3 = 1 \\ 2x_1 + 2x_2 + x_3 = 1 \end{cases}$

行范数 $\|B_J\|_{\infty} = max\{4,2,4\} = 4 > 1$, $\|B_J\|_{\mathbf{1}} = 4 > 1$ 无法简单判断。故考虑谱半径

$$|\lambda I - B_I| = \begin{vmatrix} \lambda & 2 & -2 \\ 1 & \lambda & 1 \\ 2 & 2 & \lambda \end{vmatrix} = \begin{vmatrix} \lambda & 2 & 0 \\ 1 & \lambda & 1 + \lambda \\ 2 & 2 & \lambda + 2 \end{vmatrix} = \lambda \begin{vmatrix} \lambda & 1 + \lambda \\ 2 & 2 + \lambda \end{vmatrix} - 2 \begin{vmatrix} 1 & 1 + \lambda \\ 2 & 2 + \lambda \end{vmatrix} = \lambda^3 = 0$$

⇒ $\rho(B_I) = 0 < 1$,所以雅克比迭代收敛。

考虑谱半径:
$$|\lambda I - B_G| = \begin{vmatrix} \lambda & 2 & -2 \\ 0 & \lambda - 2 & 3 \\ 0 & 0 & \lambda - 2 \end{vmatrix} = \lambda(\lambda - 2)^2 \Rightarrow \rho(B_G) = 2 > 1, 发散$$

由此例, 可见改变简单迭代为 G-S 迭代, 可能使收敛变为发散

2. 设方程组
$$Ax = b$$
,其中 $A = \begin{pmatrix} 10 & a & 0 \\ b & 10 & b \\ 0 & a & 5 \end{pmatrix}$,求简单迭代法与 G-S 迭代法收敛的充要条件

根据 $\rho(B) < 1$ 求解, 其中 $\rho(B) = \max_{1 \le i \le n} |\lambda_i|$

① 雅克比迭代矩阵:
$$B_J = -\begin{pmatrix} 10 & & \\ & 10 & \\ & & 5 \end{pmatrix}^{-1} \begin{pmatrix} 0 & a & 0 \\ b & 0 & b \\ 0 & a & 0 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 0 & -a/10 & 0 \\ -b/10 & 0 & -b/10 \\ 0 & -a/5 & 0 \end{pmatrix}$$

$$|\lambda I - B_I| = \begin{vmatrix} \lambda & -a/10 & 0 \\ -b/10 & \lambda & -b/10 \end{vmatrix} = \lambda(\lambda^2 - \frac{3ab}{100})$$
 所以,雅克比迭代收敛的充要条件是 $|ab| < 100/3$

② G-S 迭代矩阵:
$$B_G = -\begin{pmatrix} 10 & & \\ b & 10 & \\ & a & 5 \end{pmatrix}^{-1} \begin{pmatrix} 0 & a & 0 \\ 0 & 0 & b \\ 0 & 0 & 0 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 0 & -\frac{a}{10} & 0 \\ 0 & \frac{ab}{100} & -\frac{b}{10} \\ 0 & -\frac{a^2b}{100} & \frac{ab}{50} \end{pmatrix}$$

$$|\lambda I - B_G| = \begin{vmatrix} \lambda & \frac{a}{10} \\ \lambda - \frac{ab}{100} & \frac{b}{10} \\ \frac{a^2b}{100} & \lambda - \frac{ab}{50} \end{vmatrix} = \lambda \left(\lambda^2 - \lambda \frac{3ab}{100} - \frac{a^2b^2}{1250} \right) \quad \lambda = 0, \lambda = \frac{3 \pm \sqrt{41}}{200} ab \quad \rho(B_G) = \frac{3 + \sqrt{41}}{200} |ab| < 1$$

$$\Rightarrow \mid ab \mid < \frac{200}{3+\sqrt{41}}$$

6.3.3 一类特殊方程组

定义 设
$$A = (a_{ij})_{n \times n}$$
满足: $|a_{ii}| \ge \sum_{\substack{j=1 \ j \neq i}}^{n} |a_{ij}| \ (i = 1, 2, ..., n)$,则称 A 为(行)对角占优阵

注意 ① 若 $|a_{ii}| \ge \sum_{\substack{i=1\\i\neq i}}^{n} |a_{ij}| 则称A为(列)对角占优阵$

- ② 若上述定义式中严格不等式成立,则称*A*为**严格(行,列)对角占优阵**,统称为**严格占优阵**
- ③ 可以证明**严格占优阵必可逆**,即 $|A| \neq 0$

定理 $\partial Ax = b$,若A为严格(行)对角占优,则雅可比迭代和 G-S 迭代均收敛。

证明 ①
$$B_J = -D^{-1}(L+U) = -\begin{pmatrix} a_{11}^{-1} & & & \\ & a_{22}^{-1} & & \\ & & \ddots & \\ & & & a_{nn}^{-1} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 0 & a_{12} & \cdots a_{1n} \\ a_{21} & 0 & \cdots a_{2n} \\ \cdots & \cdots & \ddots & \cdots \\ a_{n1} & a_{n2} & \cdots & 0 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 0 & -\frac{a_{12}}{a_{11}} & \cdots & -\frac{a_{1n}}{a_{11}} \\ -\frac{a_{21}}{a_{22}} & 0 & \cdots & -\frac{a_{2n}}{a_{22}} \\ \cdots & \cdots & \cdots & \cdots \\ -\frac{a_{n1}}{a} & -\frac{a_{n2}}{a} & \cdots & 0 \end{pmatrix}$$

$$\left\|B_{J}\right\|_{\infty} = \max_{1 \leq i \leq n} \sum_{j=1}^{n} \frac{|a_{ij}|}{|a_{ii}|} = \max_{1 \leq i \leq n} \frac{\sum_{j=1}^{n} |a_{ij}|}{|a_{ii}|} < 1$$

② $B_G = -(D-L)^{-1}U$ (欲证 $\rho(B_G) < 1$) 因为 $\lambda I - B_G = \lambda I + (D-L)^{-1}U = (D-L)^{-1}[\lambda(D-L) + U]$ 求特征值: $0 = |\lambda I - B_G| = |(D-L)^{-1}||\lambda(D-L) + U| \Rightarrow |\lambda(D-L) + U| = 0$

 $|\Xi|\lambda| \ge 1$, 则 $|\lambda a_{ii}| > \sum_{j \ne i} |\lambda a_{ij}| \ge \sum_{j=1}^{i-1} |\lambda a_{ij}| + \sum_{j=i+1}^{n} |a_{ij}| \Rightarrow G$ 严格对角占优 $\Rightarrow G$ 可逆,矛盾

注意 1 若将方程组经初等行变换化为同解方程组,使其系数矩阵严格对角占优,就可使迭代法收敛。

② 若 $\|B_J\|_{\infty}$ < 1, 则 G-S 迭代收敛

因为:
$$B_{J} = \begin{vmatrix} 0 & \frac{a_{12}}{a_{11}} & \cdots & \frac{a_{1n}}{a_{11}} \\ \frac{a_{21}}{a_{22}} & 0 & \cdots & \frac{a_{2n}}{a_{22}} \\ \cdots & \cdots & \ddots & \ddots \\ \frac{a_{n1}}{a_{nn}} & \frac{a_{n2}}{a_{nn}} & \cdots & 0 \end{vmatrix}$$
 所以 $\|B_{J}\|_{\infty} = \max_{1 \leq i \leq n} \sum_{i \neq j} \left| \frac{a_{ij}}{a_{ii}} \right| \quad \text{由} \|B_{J}\|_{\infty} < 1$ 可知

 $\max_{1 \leq i \leq n} \frac{1}{|a_{ii}|} \sum_{j \neq i} |a_{ij}| < 1 \Rightarrow \sum_{j \neq i} |a_{ij}| < |a_{ii}| \ (i = 1, 2, \dots, n).$ 即A严格对角占优,两种迭代都收敛。

6.3.4 超松弛迭代法

描述 超松弛迭代法(Successive Over Relaxation Method)是高斯-赛德尔迭代法的改进,是解大型稀疏矩阵线性方程组的有效方法

方法 将 G-S 迭代法改写为 $x_i^{(k+1)} = x_i^{(k)} + \frac{1}{a_{ii}} \left(b_i - \sum_{j=1}^{i-1} a_{ij} x_j^{(k+1)} - \sum_{j=i}^n a_{ij} x_j^{(k)} \right) \ (i = 1, 2, \cdots, n)$

增加一个因子ω, 希望如下迭代过程:

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

收敛的更快。这种迭代法方法称为**超松弛迭代法**,简称为 SOR 方法,其中ω称为<mark>松弛因子</mark>。 其实质上是对后一项做一个矫正。

矩阵表达 由上式得

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

用矩阵形式表示为 $Dx^{(k+1)} = (1-\omega)Dx^{(k)} + \omega(b-Lx^{(k+1)}-Ux^{(k)})$

从而有: $(D + \omega L)x^{(k+1)} = [(1 - \omega)D - \omega U]x^{(k)} + \omega b$

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

于是 SOR 方法的矩阵表达形式为 $x^{(k+1)} = B_{\omega}x^{(k)} + f_{\omega}$

其中: $\mathbf{B}_{\omega} = (\mathbf{D} + \omega \mathbf{L})^{-1} [(\mathbf{1} - \omega)\mathbf{D} - \omega \mathbf{U}]$ 称为超松弛迭代矩阵, $\mathbf{f}_{\omega} = \omega (\mathbf{D} + \omega \mathbf{L})^{-1} \mathbf{b}$

附: 原 G-S 迭代 $B_G = -(D+L)^{-1}U$ $f_G = (D+L)^{-1}b$

例题 用 SOR 方法求下面线性方程组的近似解: $\begin{cases} 4x - 2x - 4x = 10 \\ -2x + 17x + 10x = 3 \\ -4x + 10x + 9x = -7 \end{cases}$

(我们已知其精确解为 $x^* = (2,1,-1)^T$) 用 SOR 求解, 迭代公式为:

$$\begin{cases} x_1^{(k+1)} = x_1^{(k)} + \frac{\omega}{4} \left(10 - 4x_1^{(k)} + 2x_2^{(k)} + 4x_3^{(k)} \right) \\ x_{21}^{(k+1)} = x_2^{(k)} + \frac{\omega}{17} \left(3 + 2x_1^{(k+1)} - 17x_2^{(k)} - 10x_3^{(k)} \right) \\ x_{13}^{(k+1)} = x_3^{(k)} + \frac{\omega}{9} \left(-7 + 4x_1^{(k+1)} - 10x_2^{(k+1)} - 9x_3^{(k)} \right) \end{cases} \quad (k = 0, 1, 2, \cdots)$$

取ω = **1**. **43**, $x^{(0)} = (0,0,0)^{T}$,则计算结果为 $(2,1,-1)^{T}$

若取ω = 1, 即退化为 G-S 迭代法,仍取 $χ^{(0)} = (0,0,0)^T$, 则计算同样精度的结果, 需要迭代 110 次以上

注意 SOR 方法也是一阶定常迭代法, 故同样可以用 6.3.2 中相关定理讨论其收敛性。

但由上例引起我们注意的是, **改变松弛因子的值, 不仅影响迭代过程的收敛速度, 而且还会影响迭代过程的收敛性**。关于这点, 引入如下定理:

定理 若线性方程组Ax = b的系数矩阵 $A = \left(a_{ij}\right)_{n \times n}$ 的主对角元素 a_{ii} 均不为零,则 SOR 法的迭代过程收敛的 必要条件是 $0 < \omega < 2$ (通俗讲就是加速度不能太猛)