

计算方法 B 复习课

数值代数部分

吴越

中国科学技术大学

2022 年 5 月 23 日

- 1 范数和条件数
- 2 直接法求解线性方程组
- 3 迭代法求解线性方程组
- 4 幂法求特征值

1 范数和条件数

- 向量范数
- 矩阵范数和谱半径
- 矩阵条件数

2 直接法求解线性方程组

- 上三角和下三角方程组
- LU 分解算法

3 迭代法求解线性方程组

- 基于矩阵分裂的迭代法
- 三种常见的迭代格式

4 幂法求特征值

- 收敛性

定义

在线性空间 $V(\mathbb{R})$ 上, 称映射 $\|\cdot\| : V \mapsto [0, +\infty)$ 是一个**范数**, 若其满足:

- ① 正定性: $\forall x \in V, \|x\| \geq 0$, 且 $\|x\| = 0 \iff x = 0$
- ② 齐次性: $\forall a \in \mathbb{R}, \forall x \in V, \|ax\| = |a| \|x\|$
- ③ 三角不等式: $\forall x, y \in V, \|x\| + \|y\| \geq \|x + y\|$

例

实线性空间 $\mathbb{R}^n (n \in \mathbb{N}_+)$ 上的向量 $x = (x_1, \dots, x_n)^T$ 的 p -范数 ($p \in [1, +\infty]$) 为:

$$\|x\|_p = \begin{cases} \left(\sum_{i=1}^n |x_i|^p \right)^{\frac{1}{p}}, & p \in [1, +\infty) \\ \max_{i=1, \dots, n} |x_i|, & p = \infty \end{cases} \quad (1)$$

- 当 $p \in [1, +\infty]$ 时, 容易验证 $\|\cdot\|_p$ 是范数。
- 当 $p \in (0, 1)$ 时, 三角不等式不成立。

例

把 $\mathbb{R}^{m \times n}$ 视作 \mathbb{R}^{mn} , 有:

- Frobenius 范数: $A \in \mathbb{R}^{m \times n}$, $\|A\|_F = \text{tr}(A^T A)$

定义

$A \in \mathbb{R}^{n \times n}$, $\|\cdot\|$ 是 \mathbb{R}^n 的范数, 那么 A 由 $\|\cdot\|$ 诱导的算子范数为:

$$\|A\| = \sup_{x \neq 0} \frac{\|Ax\|}{\|x\|} = \sup_{\|x\|=1} \|Ax\| \quad (2)$$

注记

算子范数一定是范数, 反之不成立。

例

- 由 $\|\cdot\|_1$ 诱导的 1-范数: $\|A\|_1 = \max_{1 \leq j \leq n} \left\{ \sum_{i=1}^n |a_{ij}| \right\}$
- 由 $\|\cdot\|_2$ 诱导的 2-范数: $\|A\|_2 = \sqrt{\rho(A^T A)} = \sigma_1$
- 由 $\|\cdot\|_\infty$ 诱导的 ∞ -范数: $\|A\|_\infty = \max_{1 \leq i \leq n} \left\{ \sum_{j=1}^n |a_{ij}| \right\}$

定义

$A \in \mathbb{R}^{n \times n}$ 的谱半径 $\rho(A) = \max_{1 \leq i \leq n} |\lambda_i|$, 其中 $\lambda_i, i = 1, \dots, n$ 是全部特征值。

定理

- $\rho(A) = \inf_{\|\cdot\| \text{ is an operator norm}} \|A\|$
- (Gelfand) 当 $\|\cdot\|$ 是算子范数时, 数列 $\left\{ \|A^k\|^{\frac{1}{k}} \right\}_{k=1}^\infty$ 单调递减, 收敛于 $\rho(A)$

定义

$A \in \mathbb{R}^{n \times n}$, $\|\cdot\|$ 是算子范数, 则条件数定义为:

$$\text{Cond}(A) = \|A\| \|A^{-1}\| \quad (3)$$

命题

假设 $Ax = b$ 且 $A(x + \Delta x) = b + \Delta b$, 那么:

$$\frac{\|\Delta x\|}{\|x\|} \leq \text{Cond}(A) \frac{\|\Delta b\|}{\|b\|} \quad (4)$$

- ① 范数和条件数
 - 向量范数
 - 矩阵范数和谱半径
 - 矩阵条件数
- ② 直接法求解线性方程组
 - 上三角和下三角方程组
 - LU 分解算法
- ③ 迭代法求解线性方程组
 - 基于矩阵分裂的迭代法
 - 三种常见的迭代格式
- ④ 幂法求特征值
 - 收敛性

上三角和下三角方程组

下三角方程组

$Ax = b$, A 下三角. forward substituting 算法: 依次求出 x_1, x_2, \dots, x_n , 求 x_k 时需要利用 x_1, \dots, x_{k-1} 的值。

下三角方程组

$Ax = b$, A 下三角. backward substituting 算法: 依次求出 x_n, x_{n-1}, \dots, x_1 , 求 x_k 时需要利用 x_{k+1}, \dots, x_n 的值。

注记

计算量 $\Theta(n^2)$.

定理

(Doolittle-LU 分解存在唯一性) $A \in \mathbb{R}^{n \times n}$, 以下三个命题等价:

- ① 存在唯一的可逆单位下三角阵 L 和可逆上三角阵 U , 使得 $A = LU$
- ② A 的顺序主子式非零
- ③ 可以通过普通的 Gauss 消元法求解 $Ax = b$ (只做行变换).

命题

当 A 主对角严格占优时, A 可以进行 LU 分解。

证明.

任取 A 的顺序主子阵 \tilde{A} , 它总是主对角严格占优的, 则其可逆。于是, 由上面的定理, A 可以 LU 分解。 □

两种算法

Doolittle-LU 分解算法 (L 单位下三角), Crout-LU 分解算法 (U 单位上三角), 计算量 $\Theta(n^3)$.

对称矩阵

- 对称正定阵可以做 Cholesky 分解 $A = LL^T$, 其中 L 可逆下三角。
- 对称可逆阵可以做 LDLT 分解 $A = LDL^T$, 其中 L 单位下三角, D 可逆对角。

利用 LU 分解求解线性方程组

对于 $Ax = b$, 先计算 $A = LU$, 问题等价于 $LUx = b$, 也等价于:

$$\begin{cases} Ly = b \\ Ux = y \end{cases} \quad (5)$$

先用下三角方法求解 $Ly = b$, 再用上三角方法求解 $Ux = y$, 计算量 $\Theta(n^3) + \Theta(n^2) = \Theta(n^3)$.

例

利用 Doolittle-LU 分解求解 $Ax = b$, 其中 $A = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 \\ 4 & 5 & 6 \\ 7 & 8 & 10 \end{pmatrix}$, $b = \begin{pmatrix} 12 \\ 24 \\ 39 \end{pmatrix}$.

解

先求 A 的 LU 分解:

$$(L^{(0)} \mid U^{(0)}) = \left(\begin{array}{ccc|ccc} 1 & 0 & 0 & 1 & 2 & 3 \\ 0 & 1 & 0 & 4 & 5 & 6 \\ 0 & 0 & 1 & 7 & 8 & 10 \end{array} \right) \quad (6)$$

$$(L^{(1)} \mid U^{(1)}) = \left(\begin{array}{ccc|ccc} 1 & 0 & 0 & 1 & 2 & 3 \\ 4 & 1 & 0 & 0 & -3 & -6 \\ 7 & 0 & 1 & 0 & -6 & -11 \end{array} \right) \quad (7)$$

$$(L^{(2)} \mid U^{(2)}) = \left(\begin{array}{ccc|ccc} 1 & 0 & 0 & 1 & 2 & 3 \\ 4 & 1 & 0 & 0 & -3 & -6 \\ 7 & 2 & 1 & 0 & 0 & 1 \end{array} \right) \quad (8)$$

然后求 $Ly = b$, 得 $y = (12, -24, 3)^T$. 最后求 $Ux = y$, 得 $x = (-1, 2, 3)^T$.

- ① 范数和条件数
 - 向量范数
 - 矩阵范数和谱半径
 - 矩阵条件数
- ② 直接法求解线性方程组
 - 上三角和下三角方程组
 - LU 分解算法
- ③ 迭代法求解线性方程组
 - 基于矩阵分裂的迭代法
 - 三种常见的迭代格式
- ④ 幂法求特征值
 - 收敛性

基于矩阵分裂的迭代法

线性方程组迭代求解算法很多, 例如 Jacobi, Gauss-Seidel, SOR, GMRES, MINRES, (P)CG, Gradient Descent, 本课程介绍了基于矩阵分裂的迭代法, 其迭代格式固定, 收敛性取决且仅取决于迭代矩阵的谱半径。

对于 $Ax = b$, 设 $A = N - P$ 且 N 可逆, 那么方程组等价于 $x = N^{-1}Px + N^{-1}b$. 令 $M = N^{-1}P$, $g = N^{-1}b$, 那么等价于 $x = Mx + g$.

定理

不动点迭代 $x^{(k+1)} = Mx^{(k)} + g$ 收敛当且仅当 $\rho(M) < 1$, 也即 $\rho(I - N^{-1}A) < 1$.

误差估计

假设 x^* 是真解, 那么误差 $e^{(k)} = x^* - x^{(k)}$ 满足 $e^{(k+1)} = Me^{(k)}$, 因此:

$$\|e^{(k)}\| \leq \|M^k\| \|e^{(0)}\| \leq \|M\|^k \|e^{(0)}\| \quad (9)$$

也即, 迭代是线性收敛的。

三种常见的迭代格式 I

设 $A = L + D + U$, 其中 L 是严格下三角阵, D 是对角阵, U 是严格上三角阵。

Jacobi 迭代

取 $N = D$, 则为 Jacobi 迭代:

$$Dx^{(k+1)} = -(L + U)x^{(k)} + b \quad (10)$$

命题

当 A 严格主对角占优时, *Jacobi* 迭代收敛 (迭代矩阵的 ∞ -范数小于 1)。

Gauss-Seidel 迭代

取 $N = D + L$, 则为 Gauss-Seidel 迭代:

$$(D + L)x^{(k+1)} = -Ux^{(k)} + b \quad (11)$$

三种常见的迭代格式 II

注记

- 当 A 严格主对角占优时, *Gauss-Seidel* 迭代收敛。
- *Gauss-Seidel* 迭代矩阵的第一列为 0。
- *Gauss-Seidel* 迭代实质上是在 *Jacobi* 迭代中, 每次都使用最新的结果。

SOR 迭代

取 $N = D + \omega L$, 则为 SOR 迭代:

$$(D + \omega L) x^{(k+1)} = -((1 - \omega)L + U) x^{(k)} + b \quad (12)$$

注记

SOR 迭代格式实质上是 *Gauss-Seidel* 迭代结果和旧值的凸组合。当 $\omega = 1$ 时为 *Gauss-Seidel* 迭代。

- ① 范数和条件数
 - 向量范数
 - 矩阵范数和谱半径
 - 矩阵条件数
- ② 直接法求解线性方程组
 - 上三角和下三角方程组
 - LU 分解算法
- ③ 迭代法求解线性方程组
 - 基于矩阵分裂的迭代法
 - 三种常见的迭代格式
- ④ 幂法求特征值
 - 收敛性

幂法收敛性 I

设 $A \in \mathbb{R}^{n \times n}$, 对于初值 $\mathbf{x}^{(0)} \in \mathbb{R}^n$, 构造序列 $\mathbf{x}^{(k+1)} = A\mathbf{x}^{(k)}$.

定理

假设 $A \in \mathbb{R}^{n \times n}$ 的 n 个特征值 λ_i 满足 $|\lambda_1| > |\lambda_2| \geq |\lambda_i|, i = 3, \dots, n$, 那么任取非零线性泛函 φ , 都有:

$$\lim_{k \rightarrow \infty} \frac{\varphi(\mathbf{x}^{(k+1)})}{\varphi(\mathbf{x}^{(k)})} = \lambda_1 \quad (13)$$

该序列线性收敛, 收敛速率为:

$$\left| \frac{\varphi(\mathbf{x}^{(k+1)})}{\varphi(\mathbf{x}^{(k)})} - \lambda_1 \right| = \Theta \left(\left| \frac{\lambda_2}{\lambda_1} \right|^k \right) \quad (14)$$

注记

- 实际计算中, 为了防止上溢和下溢, 需要每一步都进行规范化 (令某个范数归一)。
- 当按模最大特征值是重特征值或者是虚数时, 需要用 *Jordan* 标准型单独讨论。