3.线性方程组的直接解法

线性方程组的解法分为直接解法与迭代解法。

3.1基本概念

• **向量的范数**:记为||·||

向量的范数具有正定性、正齐次性、三角不等式。

对于数域 \mathbb{K} 上的线性空间S,若定义了范数,则称为**赋范线性空间**。

$$p$$
-范数: $\mathbf{x} = [x_1, x_2, \cdots, x_n]^T$, $||\mathbf{x}||_p = (\sum_{i=1}^n |x_i|^p)^{\frac{1}{p}}$, $p > 1$.

内积范数:针对内积 $\langle x,y \rangle$,定义范数 $||\mathbf{x}|| = \sqrt{\langle \mathbf{x},\mathbf{x} \rangle}$ 。

三种常用范数:

1. **1-范数**: $||\mathbf{x}||_1 = \sum_{i=1}^n |x_i|$,也被称为**曼哈顿范数**

2. **2-范数**: $||\mathbf{x}||_2 = \sqrt{\sum_{i=1}^n |x_i|^2}$,也被称为**欧式范数/内积范数**

3. ∞ -范数: $||\mathbf{x}||_{\infty} = \max_{1 \leq i \leq n} |x_i|$,也被称为**"最大"范数**

Theorem 3.6: 存在 $f \in C^1$,使得 $||\mathbf{x}|| = f(x_1, x_2, \cdots, x_n)$ 。

Theorem 3.7(**不同范数的等价性**): $c_1||\mathbf{x}||_s \leq ||\mathbf{x}||_t \leq c_2||\mathbf{x}||_s$,其中 $c_1,c_2>0$ 为与 \mathbf{x} 无关的常数。

根据Theorem 3.7, 在某种范数下成立的一些结论在其他范数下也成立。

Theorem 3.8:
$$\lim_{k\to\infty}\mathbf{x}^{(k)}=\mathbf{x}^*\Leftrightarrow \lim_{k\to\infty}||\mathbf{x}^{(k)}-\mathbf{x}^*||$$

根据*Theorem 3.7*,为证明*Theorem 3.8*,只需说明其对于 ∞ —范数成立即可。而这是显然的。

• 矩阵的范数

对 $\mathbb{R}^{n \times n}$ 空间的**矩阵范数**,需要增加一些条件:

1. 增加对矩阵乘法的要求: $||AB|| < ||A|| \cdot ||B||$

2. 相容性条件: $||Ax|| \le ||A|| \cdot ||x||$

根据某种向量范数 $||\mathbf{x}||_v$,定义矩阵的**算子范数**(也称为**向量诱导范数**):

$$||\mathbf{A}||_v = \max_{\mathbf{x}
eq \mathbf{0}} rac{||\mathbf{A}\mathbf{x}||_v}{||\mathbf{x}||_v}, \quad x \in \mathbb{R}^n, A \in \mathbb{R}^{n imes n}$$

直观理解,也即 $\mathbf{A}\mathbf{x}$ 对向量 \mathbf{x} 的最大拉伸倍数(也可能< 1)。对于 $||\mathbf{x}||_v = 1$, \mathbf{x} 的端点轨迹为二维空间中的单位圆,而 $\mathbf{A}\mathbf{x}$ 向量端点的轨迹为**椭圆**, $||\mathbf{A}||_v$ 就是这个椭圆**半长轴**的长度。矩阵范数的相容性条件显然成立,对矩阵乘法要求的证明如下:

$$\begin{aligned} ||\mathbf{A}\mathbf{B}||_{v} &= \max_{\mathbf{x} \neq \mathbf{0}} \frac{||\mathbf{A}\mathbf{B}\mathbf{x}||_{v}}{||\mathbf{x}||_{v}} = \max_{\mathbf{x} \neq \mathbf{0}} (\frac{||\mathbf{A}\mathbf{B}\mathbf{x}||_{v}}{||\mathbf{B}\mathbf{x}||_{v}} \cdot \frac{||\mathbf{B}\mathbf{x}||_{v}}{||\mathbf{x}||_{v}}) \\ &\leq \max_{\mathbf{x} \neq \mathbf{0}} \frac{||\mathbf{A}(\mathbf{B}\mathbf{x})||_{v}}{||\mathbf{B}\mathbf{x}||_{v}} \cdot \max_{\mathbf{x} \neq \mathbf{0}} \frac{||\mathbf{B}\mathbf{x}||_{v}}{||\mathbf{x}||_{v}} \\ &\leq \max_{\mathbf{x} \neq \mathbf{0}} \frac{||\mathbf{A}\mathbf{x}||_{v}}{||\mathbf{x}||_{v}} \cdot \max_{\mathbf{x} \neq \mathbf{0}} \frac{||\mathbf{B}\mathbf{x}||_{v}}{||\mathbf{x}||_{v}} \\ &= ||\mathbf{A}|| \cdot ||\mathbf{B}|| \end{aligned}$$

常用的矩阵范数:

1. **1-范数**: $||\mathbf{A}||_1 = \max_{1 \le j \le n} \sum_{i=1}^n |a_{ij}|$ (竖列元素绝对值之和的最大值)

2. ∞ -范数: $||\mathbf{A}||_{\infty} = \max_{1 \leq i \leq n} \sum_{j=1}^{n} |a_{ij}|$

3. **2-范数**: $||\mathbf{A}||_2 = \sqrt{\lambda_{\max}(\mathbf{A}^T\mathbf{A})}$,其中, λ_{\max} 表示取矩阵的**最大特征值**。

4. Frobenius范数: $||\mathbf{A}||_F = \sqrt{\sum_{i=1}^n \sum_{j=1}^n a_{ij}^2} = \sqrt{tr(\mathbf{A}^T\mathbf{A})}$

3.2问题的敏感性

$$Ax = b \Longrightarrow A(x+\Delta x) = b + \Delta b$$

条件数cond $= \frac{||\Delta \mathbf{x}||/||\mathbf{x}||}{||\Delta \mathbf{b}||/||\mathbf{b}||} \le ||\mathbf{A}|| \cdot ||\mathbf{A}^{-1}||$

这是因为, $\Delta \mathbf{x} = \mathbf{A}^{-1}\Delta \mathbf{b}$,从而有 $||\Delta \mathbf{x}|| \leq ||\mathbf{A}^{-1}|| \cdot ||\Delta \mathbf{b}||$,同理有 $||\mathbf{b}|| \leq ||\mathbf{A}|| \cdot ||\mathbf{x}||$ 。

上式也被称为矩阵的条件数。设 \mathbf{A} 为**非奇异矩阵**,则定义矩阵 \mathbf{A} 的条件数 $\mathbf{cond}(\mathbf{A}) = ||\mathbf{A}|| \cdot ||\mathbf{A}^{-1}||$ 。

矩阵的条件数是**反映线性方程组求解问题的敏感性的条件数的上界**。如果矩阵条件数大,则问题很**病态**,此时称该矩阵为**病态矩阵**;反之则称问题为**良态**。

Theorem 3.11: 在任一算子范数下, 有:

$$\mathtt{cond}(\mathbf{A}) = \max_{\mathbf{x} \neq \mathbf{0}} \frac{||\mathbf{A}\mathbf{x}||}{||\mathbf{x}||} / \min_{\mathbf{x} \neq \mathbf{0}} \frac{||\mathbf{A}\mathbf{x}||}{||\mathbf{x}||}$$

这是因为, $||\mathbf{A}^{-1}|| = \max_{\mathbf{x} \neq \mathbf{0}} \frac{||\mathbf{A}^{-1}\mathbf{x}||}{||\mathbf{x}||} = \max_{\mathbf{x} \neq \mathbf{0}} \frac{||\mathbf{x}||}{||\mathbf{A}\mathbf{x}||} = \frac{1}{\min_{\mathbf{x} \neq \mathbf{0}} \frac{||\mathbf{A}\mathbf{x}||}{||\mathbf{x}||}}$ 。这体现出 $\mathbf{cond}(\mathbf{A})$ 的几何意义,也即**对单位圆的扭曲程度**,同时也说明 $\mathbf{cond}(\mathbf{A}) \geq 1$ 。此外,定义 $\mathbf{cond}(\mathbf{6}$ 异矩阵 $) = +\infty$

Theorem 3.12: 矩阵条件数具有如下性质:

- 1. $\mathtt{cond}(\mathbf{A}) \geq 1$, $\mathtt{cond}(\mathbf{A}^{-1}) = \mathtt{cond}(\mathbf{A})$, $orall c = \mathtt{cond}(\mathbf{A})$, $orall c \neq 0$
- 2. $cond(\mathbf{I}) = 1$
- 3. ${f D}$ 为对角阵,则在p-范数意义下, ${f cond}({f D})=rac{\max_i|d_{ii}|}{\min_i|d_{ii}|}$ 。
- 4. 采用2-范数, $\mathsf{cond}(\mathbf{A}) = \sqrt{rac{\lambda_{\max}(\mathbf{A}^{\mathrm{T}}A)}{\lambda_{\min}(\mathbf{A}^{\mathrm{T}}A)}}$
- 5. Q为正交矩阵,则有

$$cond(\mathbf{Q})_2 = 1$$

$$\mathtt{cond}(\mathbf{Q}\mathbf{A})_2 = \mathtt{cond}(\mathbf{A}\mathbf{Q})_2 = \mathtt{cond}(\mathbf{A})_2$$

对于正交阵 \mathbf{Q} , 有 $||\mathbf{Q}\mathbf{a}|| = ||\mathbf{a}||$ cond $(\mathbf{Q}\mathbf{A})_2 = \max_{\mathbf{x} \neq \mathbf{0}} \frac{||\mathbf{Q}\mathbf{A}\mathbf{x}||}{||x||} = \max_{\mathbf{x} \neq \mathbf{0}} \frac{||\mathbf{A}\mathbf{x}||}{||\mathbf{x}||} = \operatorname{cond}(\mathbf{A})_2$

3.3矩阵的LU分解

高斯消去法:用初等变换将**A**变为单位阵,用于算**逆矩阵**。

Theorem~3.14: 对方程 $\mathbf{A}\mathbf{x}=\mathbf{b}$,其中 $\mathbf{A}\in\mathbb{R}^{n imes n}$,若执行高斯消去过程中的主元 $a_{kk}^{(k)}
eq 0, (k=1,2,\cdots,n-1) \Longleftrightarrow$ 系数矩阵**A存在唯一**的L**U分解**。

唯一性的证明:假设 $\mathbf{A}=\mathbf{L_1U_1}=\mathbf{L_2U_2}$,其中 $\mathbf{L_1},\mathbf{L_2}$ 为单位下三角阵(非奇异)。若 \mathbf{A} 非奇异,则 $\mathbf{U_1}$ 也非奇异,从而有 $\mathbf{L_1L_2^{-1}}=\mathbf{U_2U_1^{-1}}=I\Longrightarrow\mathbf{L_1}=\mathbf{L_2},\mathbf{U_1}=\mathbf{U_2}$,矛盾。若 \mathbf{A} 奇异,则 $\mathbf{U}(n,n)=0$,从而有

$$\begin{bmatrix} \mathbf{L_1'} & \mathbf{0} \\ \alpha_1^T & 1 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} \mathbf{U_1'} & \beta_1 \\ \mathbf{0}^T & 0 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} \mathbf{L_2'} & \mathbf{0} \\ \alpha_2^T & 1 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} \mathbf{U_2'} & \beta_2 \\ \mathbf{0}^T & 0 \end{bmatrix}$$

进而有 $\mathbf{L}_{1}^{'}\mathbf{U}_{1}^{'}=\mathbf{L}_{2}^{'}\mathbf{U}_{2}^{'}\Longrightarrow\mathbf{L}_{1}^{'}=\mathbf{L}_{2}^{'},\mathbf{U}_{1}^{'}=\mathbf{U}_{2}^{'}\Longrightarrow\mathbf{L}_{1}=\mathbf{L}_{2},\mathbf{U}_{1}=\mathbf{U}_{2}$,矛盾。

LU分解的用途:

• 单个方程求解:

$$\mathbf{A}\mathbf{x} = \mathbf{b} \Rightarrow \mathbf{x} = (\mathbf{L}\mathbf{U})^{-1}\mathbf{b} = \mathbf{U}^{-1}\mathbf{L}^{-1}b$$

- 1. 首先求解单位下三角型方程组 $\mathbf{L}\mathbf{y} = \mathbf{b}$
- 2. 再求解**上三角型方程组Ux = v**
- 右端项变化的问题:

 $\mathbf{A}\mathbf{x_i} = \mathbf{b_i}$, 只需对每个右端项执行上述两步,而不需要重复计算LU分解。

3.4选主元技术与稳定性

Theorem 3.15: 对矩阵 $\mathbf{A} \in \mathbb{R}^{n \times n}$,高斯消去过程中**不出现零主元**的**充要条件**是, \mathbf{A} 的前n-1个顺序主子式均不为零,即 $\det{(A_k)} \neq 0, (k=1,2,\cdots,n-1)$ 。

需要注意的是,如果高斯消去过程中**不出现零主元**,则**LU分解存在且唯一**,但反过来,LU分解存在不能说明**高斯消去过程一定没有零主元**。例如,矩阵 $\begin{bmatrix} 0 & 0 \\ 0 & 1 \end{bmatrix}$ 就有无穷多个LU分解,但是高斯消去过程存在零主元。不过,**LU分解存在且唯一与高斯消去过程中不出现零主元**等价。

并且,LU分解的存在性与唯一性与 \mathbf{A} 是否奇异无关。对奇异矩阵 \mathbf{A} 也可能完成消去、LU分解,例如 $\mathbf{A}=\begin{bmatrix}1&1\\1&1\end{bmatrix}$ (关键在于LU分解不要求最后一个主元非零),而**非奇异矩阵也不一定有LU分解**(可能需要先进行一些初等行变换)。

通过**选主元技术**,可以解决主元为零的问题,同时,通过将同一列中的最大元素换做主元,还可以**减小数值误差**,从而增强算法稳定性。

部分主元的LU分解:

$$PA = LU$$

其中, $\mathbf{P} = \mathbf{P}_{n-1}\mathbf{P}_{n-2}\cdots\mathbf{P}_1$ 称为**排列阵**,其为单位阵 \mathbf{I} 重排的结果。

数值更稳定的全选主元:选取未消去子矩阵中的最大元素,通过行、列交换到主元位置。

$$PAQ = LU$$

算法的稳定性:

高斯消去法主要受**舍入误差**的影响。通过**向后误差分析**,我们可以得到其误差的一个上界。设方程 $\mathbf{A}\mathbf{x} = b$ 的数值解为 $\hat{\mathbf{x}}$,且 $(\mathbf{A} + \Delta \mathbf{A})\hat{\mathbf{x}} = \mathbf{b}$,有

$$rac{||\Delta \mathbf{A}||_{\infty}}{||\mathbf{A}||_{\infty}} \lesssim n
ho \epsilon_{mach}$$

其中, ρ 为增长因子,表示 $\mathbf{A}^{(k)}$ (第k步高斯消去法后得到的矩阵)与 \mathbf{A} 最大元素之比。对于部分选主元方法,有 $\rho \leq 2^{n-1}$,但实际往往远小于这个上界;对于不选主元的方法, ρ 可能任意大。

3.5对称正定矩阵的Cholesky分解

正定矩阵: **所有顺序主子式的行列式均为正**;半正定矩阵: **所有顺序主子式的行列式均非负**

对于对称矩阵 \mathbf{A} ,有

$$\mathbf{A} = \mathbf{L}\mathbf{D}\mathbf{U_0} = \mathbf{A}^T = \mathbf{U_0^T}\mathbf{D}\mathbf{L^T}$$

从而若高斯消去不中断,LU分解唯一,有 $\mathbf{L}=\mathbf{U}_{\mathbf{0}}^{\mathbf{T}}$ 。

对于**对称正定矩阵** \mathbf{A} ,其LU分解一定存在且唯一,故 $\mathbf{A} = \mathbf{L}\mathbf{D}\mathbf{L}^{\mathrm{T}}$ 唯一存在,且 $\mathbf{D} = \mathbf{L}^{-1}\mathbf{A}\mathbf{L}^{\mathrm{T}}$ 也为对称正定矩阵,其对角元均大于零。故有:

$$\mathbf{A} = \mathbf{L}\mathbf{D}^{\frac{1}{2}}\mathbf{D}^{\frac{1}{2}}\mathbf{L}^{\mathbf{T}} = \mathbf{L}_{1}\mathbf{L}_{1}^{\mathbf{T}}$$

此称为Cholesky分解,由于其分解为一组对称阵的乘积,存储量可以节省一半。

Cholesky分解算法 (平方根法)

与直接LU分解的思想类似。

$$\begin{bmatrix} l_{11} & 0 & \cdots & 0 \\ l_{21} & l_{22} & \ddots & \vdots \\ \vdots & \vdots & \ddots & 0 \\ l_{n1} & l_{n2} & \cdots & l_{nn} \end{bmatrix} \begin{bmatrix} l_{11} & l_{21} & \cdots & l_{n1} \\ 0 & l_{22} & \cdots & l_{n2} \\ \vdots & \ddots & \ddots & \vdots \\ 0 & \cdots & 0 & l_{nn} \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} a_{11} & a_{12} & \cdots & a_{1n} \\ a_{21} & a_{22} & \cdots & a_{2n} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{n1} & a_{n2} & \cdots & a_{nn} \end{bmatrix}$$

考虑对应位置元素相等,有(原地存L的结果)

$$a_{jj}=\sqrt{a_{jj}-\sum_{k=1}^{j-1}a_{jk}^2}\quad j=1,2,\cdots,n$$

$$a_{ij} = (a_{ij} - \sum_{k=1}^{j-1} a_{ik} a_{jk})/a_{jj} \quad i = j+1, \cdots, n$$

算法的稳定性:

考虑增长因子

$$\rho = \frac{\max\{|U^T(i,j)|\}}{\max\{|a_{ij}|\}} = \frac{\max\{|l_{ij}l_{jj}|\}}{\max\{|a_{ij}|\}} \leq \frac{\max\{l_{ij}^2\}}{\max\{a_{ii}\}} \leq 1$$

注:由上平方根算法,可知**A的对角元是L一行元素的平方和**。

3.6带状矩阵解法与稀疏矩阵简介

3.6.1带状矩阵

矩阵 $\mathbf{A}=(a_{ij})_{n\times n}$, 若 $\forall i,j,\ |i-j|>\beta$ 时都有 $a_{ij}=0$, 且 $\exists k,a_{k,k-\beta}\neq 0$ 或 $a_{k,k+\beta}\neq 0$, 则称 \mathbf{A} 为半带宽为 β 的带状矩阵。对于带状矩阵,其LU分解中, \mathbf{L} 、 **U**矩阵的**非零元**依然分布在**原始带宽范围内。**

注意,对于带状矩阵的LU分解,其 $\mathbf{A}^{-1},\mathbf{L}^{-1},\mathbf{U}^{-1}$ 均稠密,因此应避免再计算逆矩阵。

按行对角占优矩阵: $|a_{ii}| \geq \sum_{j=1, j \neq i}^{n} |a_{ij}|, i=1,2,\cdots,n$, 且至少有一个大于号成立。(若均为严格大于,则称为**严格对角占优矩阵**)。

Theorem 3.20: 按列严格对角占优阵,列主元LU分解不需要交换行。

3.6.2稀疏矩阵

- **三元组** (COO): 值、行下表、列下标
- **压缩稀疏行** (CSR): 值、(按行顺序存储的)列下标的列表、每行开头在列表中的位置 CSR是为了解决COO中连续存储的元素有相同的行(列)编号的问题
- 压缩稀疏列 (CSC)
- 若干个一维数组:针对带状矩阵,每个数组存储一条带
- 分块压缩稀疏行: 针对分块矩阵

在进行稀疏矩阵有关的计算时,不存储零元素,**只需遍历所有非零元**。而对稀疏矩阵做高斯消去时,填入的元素可能会造成稀疏矩阵存储结构的变化。