

## 第四章 解线性方程组的直接法

中国科学技术大学 数学学院

[chenxjin@ustc.edu.cn](mailto:chenxjin@ustc.edu.cn)

October 20, 2021

问题：解线性方程组

$$\begin{cases} a_{11}x_1 + \cdots + a_{1n}x_n = b_1 \\ \vdots \\ a_{n1}x_1 + \cdots + a_{nn}x_n = b_n \end{cases}$$

$\iff Ax = b$ , 其中  $b = (b_1, b_2, \dots, b_n)^T$ ,  $A$  为系数矩阵。

问题：解线性方程组

$$\begin{cases} a_{11}x_1 + \cdots + a_{1n}x_n = b_1 \\ \vdots \\ a_{n1}x_1 + \cdots + a_{nn}x_n = b_n \end{cases}$$

$\iff Ax = b$ , 其中  $b = (b_1, b_2, \dots, b_n)^T$ ,  $A$  为系数矩阵。

实际中, 存在大量的解线性方程组的问题。很多数值方法本身到最后也会归结为解线性方程组, 如:

- 样条插值的M和m关系式
- 曲线拟合的法方程
- 非线性方程组的Newton迭代法
- .....

理论上我们有Cramer法则：当且仅当 $\det(A) \neq 0$ 时，方程组有唯一的解；而且解为 $x_i = \frac{D_i}{D}$ 。其中

$$D = \det(A), D_i = \det \begin{pmatrix} a_{11} & \cdots & a_{1,i-1} & b_1 & a_{1,i+1} & \cdots & a_{1n} \\ \vdots & & \vdots & \vdots & \vdots & & \vdots \\ a_{n1} & \cdots & a_{n,i-1} & b_n & a_{n,i+1} & \cdots & a_{nn} \end{pmatrix}$$

理论上我们有Cramer法则：当且仅当 $\det(A) \neq 0$ 时，方程组有唯一的解；而且解为 $x_i = \frac{D_i}{D}$ 。其中

$$D = \det(A), D_i = \det \begin{pmatrix} a_{11} & \cdots & a_{1,i-1} & b_1 & a_{1,i+1} & \cdots & a_{1n} \\ \vdots & & \vdots & \vdots & \vdots & & \vdots \\ a_{n1} & \cdots & a_{n,i-1} & b_n & a_{n,i+1} & \cdots & a_{nn} \end{pmatrix}$$

但在实际计算中，Cramer法则往往无法执行（使用）！例如 $n = 100$ ，需做约 $101 \cdot 100! \cdot 99$ 次乘除法！

理论上我们有Cramer法则：当且仅当 $\det(A) \neq 0$ 时，方程组有唯一的解；而且解为 $x_i = \frac{D_i}{D}$ 。其中

$$D = \det(A), D_i = \det \begin{pmatrix} a_{11} & \cdots & a_{1,i-1} & b_1 & a_{1,i+1} & \cdots & a_{1n} \\ \vdots & & \vdots & \vdots & \vdots & & \vdots \\ a_{n1} & \cdots & a_{n,i-1} & b_n & a_{n,i+1} & \cdots & a_{nn} \end{pmatrix}$$

但在实际计算中，Cramer法则往往无法执行（使用）！例如 $n = 100$ ，需做约 $101 \cdot 100! \cdot 99$ 次乘除法！国产的超级计算机的“神威-太湖之光”，其浮点运算速度为每秒9.3亿亿次，其运算一秒约相当于全中国人用计算器算两千年。够厉害!!!

理论上我们有Cramer法则：当且仅当 $\det(A) \neq 0$ 时，方程组有唯一的解；而且解为 $x_i = \frac{D_i}{D}$ 。其中

$$D = \det(A), D_i = \det \begin{pmatrix} a_{11} & \cdots & a_{1,i-1} & b_1 & a_{1,i+1} & \cdots & a_{1n} \\ \vdots & & \vdots & \vdots & \vdots & & \vdots \\ a_{n1} & \cdots & a_{n,i-1} & b_n & a_{n,i+1} & \cdots & a_{nn} \end{pmatrix}$$

但在实际计算中，Cramer法则往往无法执行（使用）！例如 $n = 100$ ，需做约 $101 \cdot 100! \cdot 99$ 次乘除法！国产的超级计算机的“神威-太湖之光”，其浮点运算速度为每秒9.3亿亿次，其运算一秒约相当于全中国人用计算器算两千年。够厉害!!! 但是，即使用速度为 $10^{33}$ 次/秒的超级计算机来计算它，需要算

$$\frac{101 \cdot 100! \cdot 99}{365 \cdot 24 \cdot 3600 \cdot 10^{33}}$$

理论上我们有Cramer法则：当且仅当 $\det(A) \neq 0$ 时，方程组有唯一的解；而且解为 $x_i = \frac{D_i}{D}$ 。其中

$$D = \det(A), D_i = \det \begin{pmatrix} a_{11} & \cdots & a_{1,i-1} & b_1 & a_{1,i+1} & \cdots & a_{1n} \\ \vdots & & \vdots & \vdots & \vdots & & \vdots \\ a_{n1} & \cdots & a_{n,i-1} & b_n & a_{n,i+1} & \cdots & a_{nn} \end{pmatrix}$$

但在实际计算中，Cramer法则往往无法执行（使用）！例如 $n = 100$ ，需做约 $101 \cdot 100! \cdot 99$ 次乘除法！国产的超级计算机的“神威-太湖之光”，其浮点运算速度为每秒9.3亿亿次，其运算一秒约相当于全中国人用计算器算两千年。够厉害!!! 但是，即使用速度为 $10^{33}$ 次/秒的超级计算机来计算它，需要算

$$\frac{101 \cdot 100! \cdot 99}{365 \cdot 24 \cdot 3600 \cdot 10^{33}} \approx 10^{120} \text{年}.$$



解线性方程组的方法可以分为2类：

解线性方程组的方法可以分为2类：

- ① **直接法**：准确，可靠，理论上得到的解是精确的；
- ② **迭代法**：速度快，但有误差。

本章讲解直接法。

# 线性方程组 $Ax = b$ : 三种特例

# 线性方程组 $Ax = b$ : 三种特例

下面3种特殊线性代数方程组  $Ax = b$  的解，可以直接求出：

1.  $A = \text{diag}(a_{11}, a_{22}, \dots, a_{nn}) \Rightarrow x_i = \frac{b_i}{a_{ii}} (i = 1, \dots, n) \mapsto n \text{ 次乘(除)法}$

# 线性方程组 $Ax = b$ : 三种特例

下面3种特殊线性代数方程组  $Ax = b$  的解，可以直接求出：

1.  $A = \text{diag}(a_{11}, a_{22}, \dots, a_{nn}) \Rightarrow x_i = \frac{b_i}{a_{ii}} (i = 1, \dots, n) \mapsto n \text{ 次乘(除)法}$

$$2. A = \begin{pmatrix} l_{11} & & & \\ l_{21} & l_{22} & & \\ \vdots & \vdots & \ddots & \\ l_{n1} & l_{n2} & \cdots & l_{nn} \end{pmatrix}$$

# 线性方程组 $Ax = b$ : 三种特例

下面3种特殊线性代数方程组  $Ax = b$  的解, 可以直接求出:

1.  $A = \text{diag}(a_{11}, a_{22}, \dots, a_{nn}) \Rightarrow x_i = \frac{b_i}{a_{ii}} (i = 1, \dots, n) \mapsto n \text{ 次乘(除)法}$

$$2. A = \begin{pmatrix} l_{11} & & & \\ l_{21} & l_{22} & & \\ \vdots & \vdots & \ddots & \\ l_{n1} & l_{n2} & \cdots & l_{nn} \end{pmatrix} \Rightarrow x_i = \frac{b_i - \sum_{j=1}^{i-1} l_{ij}x_j}{l_{ii}} \mapsto \frac{n(n+1)}{2} \text{ 次乘法}$$

# 线性方程组 $Ax = b$ : 三种特例

下面3种特殊线性代数方程组  $Ax = b$  的解, 可以直接求出:

1.  $A = \text{diag}(a_{11}, a_{22}, \dots, a_{nn}) \Rightarrow x_i = \frac{b_i}{a_{ii}} (i = 1, \dots, n) \mapsto n \text{ 次乘(除)法}$

$$2. A = \begin{pmatrix} l_{11} & & & \\ l_{21} & l_{22} & & \\ \vdots & \vdots & \ddots & \\ l_{n1} & l_{n2} & \cdots & l_{nn} \end{pmatrix} \Rightarrow x_i = \frac{b_i - \sum_{j=1}^{i-1} l_{ij}x_j}{l_{ii}} \mapsto \frac{n(n+1)}{2} \text{ 次乘法}$$

$$3. A = \begin{pmatrix} u_{11} & u_{12} & \cdots & \cdots & u_{1n} \\ & u_{22} & \cdots & \cdots & u_{2n} \\ & & \ddots & \cdots & \vdots \\ & & & u_{(n-1)(n-1)} & u_{(n-1)n} \\ & & & & u_{nn} \end{pmatrix}$$

# 线性方程组 $Ax = b$ : 三种特例

下面3种特殊线性代数方程组  $Ax = b$  的解, 可以直接求出:

1.  $A = \text{diag}(a_{11}, a_{22}, \dots, a_{nn}) \Rightarrow x_i = \frac{b_i}{a_{ii}} (i = 1, \dots, n) \mapsto n \text{ 次乘(除)法}$

$$2. A = \begin{pmatrix} l_{11} & & & \\ l_{21} & l_{22} & & \\ \vdots & \vdots & \ddots & \\ l_{n1} & l_{n2} & \cdots & l_{nn} \end{pmatrix} \Rightarrow x_i = \frac{b_i - \sum_{j=1}^{i-1} l_{ij}x_j}{l_{ii}} \mapsto \frac{n(n+1)}{2} \text{ 次乘法}$$

$$3. A = \begin{pmatrix} u_{11} & u_{12} & \cdots & \cdots & u_{1n} \\ & u_{22} & \cdots & \cdots & u_{2n} \\ & & \ddots & \cdots & \vdots \\ & & & u_{(n-1)(n-1)} & u_{(n-1)n} \\ & & & & u_{nn} \end{pmatrix} \Rightarrow x_i = \frac{b_i - \sum_{j=i+1}^n u_{ij}x_j}{u_{ii}}$$

$\mapsto \frac{n(n+1)}{2} \text{ 次乘法}$



# 消元法

消元法就是对增广矩阵 $(A, b)$ 作行变换，变为上述的3种类型之一后再求解.

# 消元法

消元法就是对增广矩阵 $(A, b)$ 作行变换, 变为上述的3种类型之一后再求解.

例如, Gauss消元法即化为上三角形式.

$$\left( \begin{array}{ccccc|c} a_{11} & a_{12} & \cdots & a_{1n} & b_1 \\ a_{21} & a_{22} & \cdots & a_{2n} & b_2 \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots & \vdots \\ a_{n1} & a_{n2} & \cdots & a_{nn} & b_n \end{array} \right) \Rightarrow \left( \begin{array}{ccccc|c} a_{11}^{(1)} & a_{12}^{(1)} & a_{13}^{(1)} & \cdots & a_{1n}^{(1)} & b_1^{(1)} \\ 0 & a_{22}^{(2)} & a_{23}^{(2)} & \cdots & a_{2n}^{(2)} & b_2^{(2)} \\ 0 & 0 & a_{33}^{(3)} & \cdots & a_{3n}^{(3)} & b_3^{(3)} \\ \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots & \vdots \\ 0 & 0 & 0 & \cdots & a_{nn}^{(n)} & b_n^{(n)} \end{array} \right)$$

具体步骤如下.

# Gauss消元法

第一步：第1行  $\times \left(-\frac{a_{i1}}{a_{11}}\right)$  + 第  $i$  行,  $i = 2, \dots, n$ .

$$\begin{pmatrix} a_{11} & a_{12} & \cdots & a_{1n} & b_1 \\ a_{21} & a_{22} & \cdots & a_{2n} & b_2 \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots & \vdots \\ a_{n1} & a_{n2} & \cdots & a_{nn} & b_n \end{pmatrix} \Rightarrow \begin{pmatrix} a_{11} & a_{12} & \cdots & a_{1n} & b_1 \\ 0 & a_{22}^{(2)} & \cdots & a_{2n}^{(2)} & b_2^{(2)} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots & \vdots \\ 0 & a_{n2}^{(2)} & \cdots & a_{nn}^{(2)} & b_n^{(2)} \end{pmatrix}$$

运算量:  $(n-1) \cdot (n+1)$

第二步：第2行  $\times \left(-\frac{a_{i2}^{(2)}}{a_{22}^{(2)}}\right)$  + 第  $i$  行,  $i = 3, \dots, n$ .

$$\begin{pmatrix} a_{11} & a_{12} & \cdots & a_{1n} & b_1 \\ 0 & a_{22}^{(2)} & \cdots & a_{2n}^{(2)} & b_2^{(2)} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots & \vdots \\ 0 & a_{n2}^{(2)} & \cdots & a_{nn}^{(2)} & b_n^{(2)} \end{pmatrix} \Rightarrow \begin{pmatrix} a_{11} & a_{12} & a_{13} & \cdots & a_{1n} & b_1 \\ 0 & a_{22}^{(2)} & a_{23}^{(2)} & \cdots & a_{2n}^{(2)} & b_2^{(2)} \\ 0 & 0 & a_{33}^{(3)} & \cdots & a_{3n}^{(3)} & b_3^{(3)} \\ \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots & \vdots \\ 0 & 0 & a_{n3}^{(3)} & \cdots & a_{nn}^{(3)} & b_n^{(3)} \end{pmatrix}$$

运算量:  $(n-2) \cdot (1+n-1) = (n-2)n$

类似的做下去，第 $k$ 步：第 $k$ 行  $\times \left( -\frac{a_{ik}^{(k)}}{a_{kk}^{(k)}} \right)$  + 第  $i$  行，  $i = k + 1, \dots, n$ .

运算量：  $(n - k) \cdot (1 + n - k + 1) = (n - k)(n - k + 2)$ .

类似的做下去，第 $k$ 步：第 $k$ 行  $\times \left(-\frac{a_{ik}^{(k)}}{a_{kk}^{(k)}}\right)$  + 第  $i$  行，  $i = k + 1, \dots, n$ .

运算量：  $(n - k) \cdot (1 + n - k + 1) = (n - k)(n - k + 2)$ .

$n - 1$  步以后，可得增广矩阵：

$$\begin{pmatrix} a_{11} & a_{12} & a_{13} & \cdots & a_{1n} & b_1 \\ 0 & a_{22}^{(2)} & a_{23}^{(2)} & \cdots & a_{2n}^{(2)} & b_2^{(2)} \\ 0 & 0 & a_{33}^{(3)} & \cdots & a_{3n}^{(3)} & b_3^{(3)} \\ \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots & \vdots \\ 0 & 0 & 0 & \cdots & a_{nn}^{(n)} & b_n^{(n)} \end{pmatrix}$$

化为上三角方程组的运算量为  $\sum_{k=1}^{n-1} (n - k)(n - k + 2)$ ，加上 解上述上三角阵的运算量  $\frac{(n+1)n}{2}$ ，总共为

$$\frac{n^3}{3} + n^2 - \frac{n}{3} = O(n^3)$$

# Gauss-Jordan消元法

# Gauss-Jordan消元法

将Gauss消元第  $k$  步变为:

第  $k$  行  $\times \left( -\frac{a_{ik}^{(k)}}{a_{kk}^{(k)}} \right)$  + 第  $i$  行,  $i = 1, \dots, k-1, k+1, \dots, n$ .

最后系数矩阵被消元成一对角阵, 即称为Gauss-Jordan消元法.

也可这样认为: Gauss-Jordan消元即在Gauss消元完成后 (此时系数矩阵为上三角阵), 继续用对角元进行向上消元 (打洞), 直至变成对角阵, 再求解.

Gauss-Jordan消元法计算复杂度比Gauss消元法略多, 量级一样.



在Gauss消元过程中，须确保  $a_{kk}^{(k)} \neq 0$ ,

在Gauss消元过程中, 须确保  $a_{kk}^{(k)} \neq 0$ ,  
等价于  $A$  的所有顺序主子式均不为0, 即

$$\det \begin{pmatrix} a_{11} & \cdots & a_{1i} \\ \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{i1} & \cdots & a_{ii} \end{pmatrix} \neq 0, \quad i = 1, \dots, n$$

在Gauss消元过程中, 须确保  $a_{kk}^{(k)} \neq 0$ ,  
等价于  $A$  的所有顺序主子式均不为0, 即

$$\det \begin{pmatrix} a_{11} & \cdots & a_{1i} \\ \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{i1} & \cdots & a_{ii} \end{pmatrix} \neq 0, \quad i = 1, \dots, n$$

这是Gauss消元法理论上可行的充要条件.

在Gauss消元过程中, 须确保  $a_{kk}^{(k)} \neq 0$ ,  
等价于  $A$  的所有顺序主子式均不为0, 即

$$\det \begin{pmatrix} a_{11} & \cdots & a_{1i} \\ \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{i1} & \cdots & a_{ii} \end{pmatrix} \neq 0, \quad i = 1, \dots, n$$

这是Gauss消元法理论上可行的充要条件.

注: 如果某步的  $a_{kk}^{(k)}$  很小的话, 可能会产生较大的计算误差, 从而导致最终的计算 (求解) 失败!

例：用单精度（每次运算结果保留4位小数）解二元方程组

$$\begin{cases} 0.0003x_1 + 3.0000x_2 = 2.0001 \\ 1.0000x_1 + 1.0000x_2 = 1.0000 \end{cases}$$

例：用单精度（每次运算结果保留4位小数）解二元方程组

$$\begin{cases} 0.0003x_1 + 3.0000x_2 = 2.0001 \\ 1.0000x_1 + 1.0000x_2 = 1.0000 \end{cases}$$

按Gauss消元法得

$$\begin{cases} 0.0003x_1 + 3.0000x_2 = 2.0001 \\ -9999.0000x_2 = -6666.0000 \end{cases}$$

例：用单精度（每次运算结果保留4位小数）解二元方程组

$$\begin{cases} 0.0003x_1 + 3.0000x_2 = 2.0001 \\ 1.0000x_1 + 1.0000x_2 = 1.0000 \end{cases}$$

按Gauss消元法得

$$\begin{cases} 0.0003x_1 + 3.0000x_2 = 2.0001 \\ -9999.0000x_2 = -6666.0000 \end{cases}$$

$$\Rightarrow x_2 = 0.6667, x_1 = 0.0000$$

例：用单精度（每次运算结果保留4位小数）解二元方程组

$$\begin{cases} 0.0003x_1 + 3.0000x_2 = 2.0001 \\ 1.0000x_1 + 1.0000x_2 = 1.0000 \end{cases}$$

按Gauss消元法得

$$\begin{cases} 0.0003x_1 + 3.0000x_2 = 2.0001 \\ -9999.0000x_2 = -6666.0000 \end{cases}$$

$$\Rightarrow x_2 = 0.6667, x_1 = 0.0000$$

$$\text{真实解为 } x_2 = \frac{2}{3} \approx 0.6667, x_1 = \frac{1}{3} \approx 0.3333$$



# 列主元消元法

在Gauss消元第 $k$ 步消元之前，曾广矩阵 $(A, b)$ 为

$$\left( \begin{array}{cccccc} a_{11} & \cdots & \cdots & \cdots & a_{1n} & b_1 \\ \vdots & \ddots & \cdots & \cdots & \cdots & \vdots \\ 0 & 0 & a_{kk}^{(k)} & \cdots & a_{kn}^{(k)} & b_k^{(k)} \\ 0 & 0 & a_{(k+1)k}^{(k)} & \cdots & a_{(k+1)n}^{(k)} & b_{(k+1)}^{(k)} \\ \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots & \vdots \\ 0 & 0 & a_{nk}^{(k)} & \cdots & a_{nn}^{(k)} & b_n^{(k)} \end{array} \right)$$

# 列主元消元法

在Gauss消元第 $k$ 步消元之前，增广矩阵 $(A, b)$ 为

$$\left( \begin{array}{cccccc} a_{11} & \cdots & \cdots & \cdots & a_{1n} & b_1 \\ \vdots & \ddots & \cdots & \cdots & \cdots & \vdots \\ 0 & 0 & a_{kk}^{(k)} & \cdots & a_{kn}^{(k)} & b_k^{(k)} \\ 0 & 0 & a_{(k+1)k}^{(k)} & \cdots & a_{(k+1)n}^{(k)} & b_{(k+1)}^{(k)} \\ \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots & \vdots \\ 0 & 0 & a_{nk}^{(k)} & \cdots & a_{nn}^{(k)} & b_n^{(k)} \end{array} \right)$$

- 列主元消元的基本思路：先选列主元，再消元；若  $\max_{k \leq i \leq n} |a_{ik}^{(k)}| = |a_{jk}^{(k)}|$ ，交换 $k$ 行和 $j$ 行，即将第 $k$ 到 $n$ 列的模最大元通过行交换移到对角位置，再进行消元。

例：单精度解方程组（每次运算结果保留4位小数）

$$\begin{cases} 0.0003x_1 + 3.0000x_2 = 2.0001 \\ 1.0000x_1 + 1.0000x_2 = 1.0000 \end{cases}$$

按列主元消元法得

$$\begin{cases} 1.0000x_1 + 1.0000x_2 = 1.0000 \\ 2.9997x_2 = 1.9998 \end{cases}$$

例：单精度解方程组（每次运算结果保留4位小数）

$$\begin{cases} 0.0003x_1 + 3.0000x_2 = 2.0001 \\ 1.0000x_1 + 1.0000x_2 = 1.0000 \end{cases}$$

按列主元消元法得

$$\begin{cases} 1.0000x_1 + 1.0000x_2 = 1.0000 \\ 2.9997x_2 = 1.9998 \end{cases}$$

$$\Rightarrow x_2 = 0.6667, x_1 = 0.3333$$

# Gauss消元法回顾

# Gauss消元法回顾

第1步: 第1行  $\times \left(-\frac{a_{i1}}{a_{11}}\right)$  + 第  $i$  行,  $i = 2, \dots, n$ .

$$\begin{pmatrix} a_{11} & a_{12} & \cdots & a_{1n} & b_1 \\ a_{21} & a_{22} & \cdots & a_{2n} & b_2 \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots & \vdots \\ a_{n1} & a_{n2} & \cdots & a_{nn} & b_n \end{pmatrix} \Rightarrow \begin{pmatrix} a_{11} & a_{12} & \cdots & a_{1n} & b_1 \\ 0 & a_{22}^{(2)} & \cdots & a_{2n}^{(2)} & b_2^{(2)} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots & \vdots \\ 0 & a_{n2}^{(2)} & \cdots & a_{nn}^{(2)} & b_n^{(2)} \end{pmatrix}$$

$n-1$  步以后, 可得增广矩阵:

$$\begin{pmatrix} a_{11} & a_{12} & a_{13} & \cdots & a_{1n} & b_1 \\ 0 & a_{22}^{(2)} & a_{23}^{(2)} & \cdots & a_{2n}^{(2)} & b_2^{(2)} \\ 0 & 0 & a_{33}^{(3)} & \cdots & a_{3n}^{(3)} & b_3^{(3)} \\ \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots & \vdots \\ 0 & 0 & 0 & \cdots & a_{nn}^{(n)} & b_n^{(n)} \end{pmatrix}$$

# Gauss消元法回顾

第1步: 第1行  $\times \left(-\frac{a_{i1}}{a_{11}}\right)$  + 第  $i$  行,  $i = 2, \dots, n$ .

$$\begin{pmatrix} a_{11} & a_{12} & \cdots & a_{1n} & b_1 \\ a_{21} & a_{22} & \cdots & a_{2n} & b_2 \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots & \vdots \\ a_{n1} & a_{n2} & \cdots & a_{nn} & b_n \end{pmatrix} \Rightarrow \begin{pmatrix} a_{11} & a_{12} & \cdots & a_{1n} & b_1 \\ 0 & a_{22}^{(2)} & \cdots & a_{2n}^{(2)} & b_2^{(2)} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots & \vdots \\ 0 & a_{n2}^{(2)} & \cdots & a_{nn}^{(2)} & b_n^{(2)} \end{pmatrix}$$

$n-1$  步以后, 可得增广矩阵:

$$\begin{pmatrix} a_{11} & a_{12} & a_{13} & \cdots & a_{1n} & b_1 \\ 0 & a_{22}^{(2)} & a_{23}^{(2)} & \cdots & a_{2n}^{(2)} & b_2^{(2)} \\ 0 & 0 & a_{33}^{(3)} & \cdots & a_{3n}^{(3)} & b_3^{(3)} \\ \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots & \vdots \\ 0 & 0 & 0 & \cdots & a_{nn}^{(n)} & b_n^{(n)} \end{pmatrix}$$

● 问题: Gauss消元法本质上到底在做什么?

# 直接分解法

Gauss消元法第  $k$  步为:

$$\text{第 } k \text{ 行} \times \left( -\frac{a_{ik}^{(k)}}{a_{kk}^{(k)}} \right) + \text{第 } i \text{ 行}, \quad i = k+1, \dots, n$$



## 直接分解法

Gauss消元法第  $k$  步为:

第  $k$  行  $\times \left(-\frac{a_{ik}^{(k)}}{a_{kk}^{(k)}}\right)$  + 第  $i$  行,  $i = k+1, \dots, n$

从矩阵理论来看, 第  $k$  步消元等价于将增广矩阵  $(A, b)$  左乘一个单位下三角阵

$$P_k = \begin{pmatrix} 1 & & & & \\ & \ddots & & & \\ & & 1 & & \\ & & \ell_{k+1,k}^{(k)} & 1 & \\ & & \vdots & & \ddots \\ & & \ell_{nk}^{(k)} & & & 1 \end{pmatrix}, \quad \text{其中 } \ell_{ik}^{(k)} = \frac{-a_{ik}^{(k)}}{a_{kk}^{(k)}}, i = k+1, \dots, n$$

Gauss消元法实际上就是不断地用单位下三角阵 $P_k$ 左乘 $(A, b)$ ，最后得到一个上三角阵 $P_{n-1} \cdots P_1 \cdot A$ .

Gauss消元法实际上就是不断地用单位下三角阵 $P_k$ 左乘 $(A, b)$ ，最后得到一个上三角阵 $P_{n-1} \cdots P_1 \cdot A$ 。因此，整个Gauss消元法相当于左乘了一个单位下三角阵

$$\tilde{L} \triangleq P_{n-1} \cdots P_1 = \begin{pmatrix} 1 & & & & & \\ \tilde{\ell}_{21} & \ddots & & & & \\ & & 1 & & & \\ \vdots & & \tilde{\ell}_{k+1,k} & 1 & & \\ & & \vdots & & \ddots & \\ \tilde{\ell}_{n1} & \cdots & \tilde{\ell}_{nk} & \cdots & \tilde{\ell}_{n,n-1} & 1 \end{pmatrix}$$

最后使矩阵 $A$ 最后变成上三角阵 $U$ ，即 $\tilde{L}A = U$ 。

Gauss消元法实际上就是不断地用单位下三角阵 $P_k$ 左乘 $(A, b)$ ，最后得到一个上三角阵 $P_{n-1} \cdots P_1 \cdot A$ 。因此，整个Gauss消元法相当于左乘了一个单位下三角阵

$$\tilde{L} \triangleq P_{n-1} \cdots P_1 = \begin{pmatrix} 1 & & & & & \\ \tilde{\ell}_{21} & \ddots & & & & \\ & & 1 & & & \\ \vdots & & \tilde{\ell}_{k+1,k} & 1 & & \\ & & \vdots & & \ddots & \\ \tilde{\ell}_{n1} & \cdots & \tilde{\ell}_{nk} & \cdots & \tilde{\ell}_{n,n-1} & 1 \end{pmatrix}$$

最后使矩阵 $A$ 最后变成上三角阵 $U$ ，即 $\tilde{L}A = U$ 。

**结论：**若 $A$ 的各阶顺序主子式不为0，则 有 $A = LU$  ( $L = \tilde{L}^{-1}$ )。注：Gauss消元法的实质就是要对矩阵 $A$ 作 $LU$ 分解！

## 直接分解法

要解方程组  $Ax = b$ ，可先将  $A$  进行  $LU$  分解，再转化为两个容易求解的方程组.

$$O(n^3) \quad Ax = b \iff L U x = b \iff \begin{cases} Ly = b & (1) \\ Ux = y & (2) \end{cases}$$

先由(1)求  $y$ ，再代入(2)求  $x$ .

**注：**能进行直接分解法的条件与 Gauss 消元法相同，即 **各阶顺序主子式不为 0**.

# LU Factorizations (分解)

- 问题：如何对矩阵  $A$  作  $LU$  分解？若分解存在，分解是否唯一？

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

# LU Factorizations (分解)

- 问题：如何对矩阵  $A$  作  $LU$  分解？若分解存在，分解是否唯一？

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

- Check— equations: ? ; unknowns: ?

# LU Factorizations (分解)

- 问题：如何对矩阵  $A$  作  $LU$  分解？若分解存在，分解是否唯一？

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

- Check— equations: ? ; unknowns: ?
- 若要求  $L$  为单位下三角，则称为 Doolittle 分解.



# LU Factorizations (分解)

- 问题：如何对矩阵  $A$  作  $LU$  分解？若分解存在，分解是否唯一？

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

- Check— equations: ? ; unknowns: ?
- 若要求  $L$  为单位下三角，则称为 Doolittle 分解.
- 若要求  $U$  为单位上三角，则称为 Crout's Factorization.

# LU Factorizations (分解)

- 问题：如何对矩阵  $A$  作  $LU$  分解？若分解存在，分解是否唯一？

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

- Check— equations: ? ; unknowns: ?
- 若要求  $L$  为单位下三角，则称为 Doolittle 分解.
- 若要求  $U$  为单位上三角，则称为 Crout's Factorization.
- 若要求  $l_{ij} = u_{ji} \ (i, j = 1, \dots, n)$  (要求  $A$  为对称正定矩阵), 则称为 Cholesky 分解 (i.e.,  $A = LL^T \iff \tilde{L}D\tilde{L}^T$  分解).

# Doolittle's Factorization

- 如何进行  $LU$  分解?

# Doolittle's Factorization

- 如何进行  $LU$  分解?

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

# Doolittle's Factorization

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

# Doolittle's Factorization

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

1. 利用A第1行:  $a_{1j} = u_{1j}, j = 1, \cdots, n \Rightarrow u_{1j} = a_{1j}$

# Doolittle's Factorization

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

1. 利用A第1行:  $a_{1j} = u_{1j}, j = 1, \cdots, n \Rightarrow u_{1j} = a_{1j}$
2. 利用A第1列:  $a_{i1} = l_{i1} u_{11}, i = 2, \cdots, n \Rightarrow l_{i1} = \frac{a_{i1}}{u_{11}}$

# Doolittle's Factorization

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

1. 利用A第1行:  $a_{1j} = u_{1j}, j = 1, \cdots, n \Rightarrow u_{1j} = a_{1j}$
2. 利用A第1列:  $a_{i1} = l_{i1} u_{11}, i = 2, \cdots, n \Rightarrow l_{i1} = \frac{a_{i1}}{u_{11}}$
3. 利用第2行:  $a_{2j} = l_{21} u_{1j} + u_{2j}, j = 2, \cdots, n \Rightarrow u_{2j} = a_{2j} - l_{21} u_{1j}$



# Doolittle's Factorization

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

1. 利用A第1行:  $a_{1j} = u_{1j}, j = 1, \cdots, n \Rightarrow u_{1j} = a_{1j}$
2. 利用A第1列:  $a_{i1} = l_{i1} u_{11}, i = 2, \cdots, n \Rightarrow l_{i1} = \frac{a_{i1}}{u_{11}}$
3. 利用第2行:  $a_{2j} = l_{21} u_{1j} + u_{2j}, j = 2, \cdots, n \Rightarrow u_{2j} = a_{2j} - l_{21} u_{1j}$
4. 利用第2列:  $a_{i2} = l_{i1} u_{12} + l_{i2} u_{22}, i = 3, \cdots, n \Rightarrow l_{i2} = \frac{a_{i2} - l_{i1} u_{12}}{u_{22}}$
5. ....

# Doolittle's Factorization

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

1. 利用A第1行:  $a_{1j} = u_{1j}, j = 1, \cdots, n \Rightarrow u_{1j} = a_{1j}$
2. 利用A第1列:  $a_{i1} = l_{i1} u_{11}, i = 2, \cdots, n \Rightarrow l_{i1} = \frac{a_{i1}}{u_{11}}$
3. 利用第2行:  $a_{2j} = l_{21} u_{1j} + u_{2j}, j = 2, \cdots, n \Rightarrow u_{2j} = a_{2j} - l_{21} u_{1j}$
4. 利用第2列:  $a_{i2} = l_{i1} u_{12} + l_{i2} u_{22}, i = 3, \cdots, n \Rightarrow l_{i2} = \frac{a_{i2} - l_{i1} u_{12}}{u_{22}}$
5. ....

计算顺序:

U的第一行  $\rightarrow$  L的第一列  $\rightarrow$  U的第二行  $\rightarrow$  L的第二列  $\rightarrow$  ....

# Crout's Factorization

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

Crout分解与Doolittle分解类似.

# Crout's Factorization

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

Crout分解与Doolittle分解类似.

计算顺序:  $L$ 的第一列  $\rightarrow U$ 的第一行  $\rightarrow L$ 的第二列  $\rightarrow U$ 的第二行  $\rightarrow \dots$

# Crout's Factorization

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

Crout分解与Doolittle分解类似.

**计算顺序:**  $L$ 的第一列  $\rightarrow U$ 的第一行  $\rightarrow L$ 的第二列  $\rightarrow U$ 的第二行  $\rightarrow \dots$

**注:** 1. 直接分解法与Gauss消元法复杂度相同.

2. 多个系数矩阵相同的方程组  $Ax = b_i (i = 1, 2, \dots, m)$ ,  
矩阵  $A$  只需分解一次, 其中的  $L, U$  可保存备用.

### Example (in class)

Find the Doolittle's Factorization for the following matrix  $A$ .

$$A = \begin{pmatrix} 4 & -2 & 1 \\ -2 & 4 & 1 \\ 1 & 1 & 3 \end{pmatrix} = L U$$

### Example (in class)

Find the Doolittle's Factorization for the following matrix  $A$ .

$$A = \begin{pmatrix} 4 & -2 & 1 \\ -2 & 4 & 1 \\ 1 & 1 & 3 \end{pmatrix} = L U$$
$$= \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 \\ l_{21} & 1 & 0 \\ l_{31} & l_{32} & 1 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 4 & -2 & 1 \\ 0 & u_{22} & u_{23} \\ 0 & 0 & u_{33} \end{pmatrix}$$

### Example (in class)

Find the Doolittle's Factorization for the following matrix  $A$ .

$$\begin{aligned} A &= \begin{pmatrix} 4 & -2 & 1 \\ -2 & 4 & 1 \\ 1 & 1 & 3 \end{pmatrix} = L U \\ &= \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 \\ l_{21} & 1 & 0 \\ l_{31} & l_{32} & 1 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 4 & -2 & 1 \\ 0 & u_{22} & u_{23} \\ 0 & 0 & u_{33} \end{pmatrix} \\ &= \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 \\ -\frac{1}{2} & 1 & 0 \\ \frac{1}{4} & \frac{1}{2} & 1 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 4 & -2 & 1 \\ 0 & 3 & \frac{3}{2} \\ 0 & 0 & 2 \end{pmatrix} \end{aligned}$$



### Example (in class)

Find the Crout's Factorization for the following matrix  $A$

$$A = \begin{pmatrix} 4 & -2 & 1 \\ -2 & 4 & 1 \\ 1 & 1 & 3 \end{pmatrix}$$

### Example (in class)

Find the Crout's Factorization for the following matrix  $A$

$$A = \begin{pmatrix} 4 & -2 & 1 \\ -2 & 4 & 1 \\ 1 & 1 & 3 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 4 & 0 & 0 \\ -2 & 3 & 0 \\ 1 & \frac{3}{2} & 2 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 1 & -\frac{1}{2} & \frac{1}{4} \\ 0 & 1 & \frac{1}{2} \\ 0 & 0 & 1 \end{pmatrix}$$

## 三对角阵的追赶法

将Crout's Factorization应用于三对角阵 ( $A = LU$ )

$$\begin{pmatrix} a_1 & b_1 & & \\ c_2 & a_2 & \ddots & \\ & \ddots & \ddots & b_{n-1} \\ & & c_n & a_n \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} \alpha_1 & & & \\ \gamma_2 & \alpha_2 & & \\ & \ddots & \ddots & \\ & & \gamma_n & \alpha_n \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 1 & \beta_1 & & \\ & 1 & \ddots & \\ & & \ddots & \beta_{n-1} \\ & & & 1 \end{pmatrix}$$

## 三对角阵的追赶法

将Crout's Factorization应用于三对角阵 ( $A = LU$ )

$$\begin{pmatrix} a_1 & b_1 & & \\ c_2 & a_2 & \ddots & \\ & \ddots & \ddots & b_{n-1} \\ & & c_n & a_n \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} \alpha_1 & & & \\ \gamma_2 & \alpha_2 & & \\ & \ddots & \ddots & \\ & & \gamma_n & \alpha_n \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 1 & \beta_1 & & \\ & 1 & \ddots & \\ & & \ddots & \beta_{n-1} \\ & & & 1 \end{pmatrix}$$

对方程组  $Ax = f$ , 其计算过程为(这里  $\gamma_i = c_i, i = 2, \dots, n; f = (f_1, \dots, f_n)^T$ ):

$$\begin{cases} \alpha_i = a_i - c_i \beta_{i-1} & (c_1 = 0) \\ \beta_i = b_i / \alpha_i \end{cases} \quad i = 1, \dots, n$$

## 三对角阵的追赶法

将Crout's Factorization应用于三对角阵 ( $A = LU$ )

$$\begin{pmatrix} a_1 & b_1 & & \\ c_2 & a_2 & \ddots & \\ & \ddots & \ddots & b_{n-1} \\ & & c_n & a_n \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} \alpha_1 & & & \\ \gamma_2 & \alpha_2 & & \\ & \ddots & \ddots & \\ & & \gamma_n & \alpha_n \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 1 & \beta_1 & & \\ & 1 & \ddots & \\ & & \ddots & \beta_{n-1} \\ & & & 1 \end{pmatrix}$$

对方程组  $Ax = f$ , 其计算过程为(这里  $\gamma_i = c_i, i = 2, \dots, n; f = (f_1, \dots, f_n)^T$ ):

$$\begin{cases} \alpha_i = a_i - c_i \beta_{i-1} & (c_1 = 0) \\ \beta_i = b_i / \alpha_i & i = 1, \dots, n \\ y_i = (f_i - c_i y_{i-1}) / \alpha_i & i = 1, \dots, n \quad (\text{追}) \\ x_k = y_k - \beta_k x_{k+1}, & k = n, \dots, 1. \quad (\beta_n = x_{n+1} = 0) \quad (\text{赶}) \end{cases}$$

Here,  $y \equiv (y_1, \dots, y_n)^T = Ux$ .

## 三对角阵的追赶法

将Crout's Factorization应用于三对角阵 ( $A = LU$ )

$$\begin{pmatrix} a_1 & b_1 & & \\ c_2 & a_2 & \ddots & \\ & \ddots & \ddots & b_{n-1} \\ & & c_n & a_n \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} \alpha_1 & & & \\ \gamma_2 & \alpha_2 & & \\ & \ddots & \ddots & \\ & & \gamma_n & \alpha_n \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 1 & \beta_1 & & \\ & 1 & \ddots & \\ & & \ddots & \beta_{n-1} \\ & & & 1 \end{pmatrix}$$

对方程组  $Ax = f$ , 其计算过程为(这里  $\gamma_i = c_i, i = 2, \dots, n; f = (f_1, \dots, f_n)^T$ ):

$$\begin{cases} \alpha_i = a_i - c_i \beta_{i-1} & (c_1 = 0) \\ \beta_i = b_i / \alpha_i & i = 1, \dots, n \\ y_i = (f_i - c_i y_{i-1}) / \alpha_i & i = 1, \dots, n \quad (\text{追}) \\ x_k = y_k - \beta_k x_{k+1}, & k = n, \dots, 1. \quad (\beta_n = x_{n+1} = 0) \quad (\text{赶}) \end{cases}$$

Here,  $y \equiv (y_1, \dots, y_n)^T = Ux$ . 计算复杂度:  $5n - 4 = O(n)$ .

# 对称正定矩阵的 $LDL^T$ 分解

问题：对称正定阵  $A = (a_{ij})$ ，求其  $LDL^T$  分解

$$A = \begin{pmatrix} 1 & & & \\ l_{21} & 1 & & \\ \vdots & \vdots & \ddots & \\ l_{n1} & l_{n2} & \cdots & 1 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} d_1 & & & \\ & d_2 & & \\ & & \ddots & \\ & & & d_n \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 1 & l_{21} & \cdots & l_{n1} \\ & 1 & \cdots & l_{n2} \\ & & \ddots & \vdots \\ & & & 1 \end{pmatrix}$$

由  $A$  正定，则  $A$  可以进行 **Doolittle 分解**  $A = L \cdot U$ 。设

$$L = (l_{ij}), U = (u_{ij}), D = \text{diag}(u_{11}, \dots, u_{nn}), \tilde{U} = D^{-1}U$$

则  $A = LU = LDD^{-1}U = LD\tilde{U}$ ，其中  $\tilde{U}$  为 **单位** 上三角阵，且这种分解是**唯一**的。由  $A$  对称知  $A = A^T = \tilde{U}^T D L^T$ ；故有  $L = \tilde{U}^T$ ，即： $A = LDL^T$ 。

## 对称正定矩阵的 $LDL^T$ 分解

问题：对称正定阵  $A = (a_{ij})$ ，求其  $LDL^T$  分解

$$A = \begin{pmatrix} 1 & & & \\ l_{21} & 1 & & \\ \vdots & \vdots & \ddots & \\ l_{n1} & l_{n2} & \cdots & 1 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} d_1 & & & \\ & d_2 & & \\ & & \ddots & \\ & & & d_n \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 1 & l_{21} & \cdots & l_{n1} \\ & 1 & \cdots & l_{n2} \\ & & \ddots & \vdots \\ & & & 1 \end{pmatrix}$$

由 $A$ 正定，则 $A$ 可以进行Doolittle分解 $A = L \cdot U$ . 设

$$L = (l_{ij}), U = (u_{ij}), D = \text{diag}(u_{11}, \cdots, u_{nn}), \tilde{U} = D^{-1}U$$

则  $A = LU = LDD^{-1}U = LD\tilde{U}$ ，其中 $\tilde{U}$ 为单位上三角阵，且这种分解是唯一的. 由 $A$ 对称知  $A = A^T = \tilde{U}^T DL^T$ ；故有  $L = \tilde{U}^T$ ，即： $A = LDL^T$ .

算法：先计算 $A$ 的Doolittle分解（或Crout分解） $A = LU$ ， $D$ 取为 $U$ （ $L$ ）的对角元即可.



# 向量范数

定义：若映射  $\|\cdot\| : \mathbb{R}^n \rightarrow \mathbb{R}^+ \cup \{0\}$  满足：

- 非负性  $\|X\| \geq 0$ , 且  $\|X\| = 0 \Leftrightarrow X = 0$
- 齐次性  $\forall a \in \mathbb{R}, \|aX\| = |a| \cdot \|X\|$
- 三角不等式  $\|X + Y\| \leq \|X\| + \|Y\|$

则称该映射  $\|\cdot\|$  为向量空间  $\mathbb{R}^n$  上的一种向量范数.

# 向量范数

定义：若映射  $\|\cdot\| : \mathbb{R}^n \rightarrow \mathbb{R}^+ \cup \{0\}$  满足：

- 非负性  $\|X\| \geq 0$ , 且  $\|X\| = 0 \Leftrightarrow X = 0$
- 齐次性  $\forall a \in \mathbb{R}, \|aX\| = |a| \cdot \|X\|$
- 三角不等式  $\|X + Y\| \leq \|X\| + \|Y\|$

则称该映射  $\|\cdot\|$  为向量空间  $\mathbb{R}^n$  上的一种向量范数.

设  $X = (x_1, x_2, \dots, x_n)^T \in \mathbb{R}^n$ . 称  $\|X\|_p \triangleq (\sum_{i=1}^n |x_i|^p)^{\frac{1}{p}}$  ( $p \geq 1$ ) 为向量  $X$  的  $p$ -范数.

# 向量范数

定义：若映射  $\|\cdot\| : \mathbb{R}^n \rightarrow \mathbb{R}^+ \cup \{0\}$  满足：

- 非负性  $\|X\| \geq 0$ , 且  $\|X\| = 0 \Leftrightarrow X = 0$
- 齐次性  $\forall a \in \mathbb{R}, \|aX\| = |a| \cdot \|X\|$
- 三角不等式  $\|X + Y\| \leq \|X\| + \|Y\|$

则称该映射  $\|\cdot\|$  为向量空间  $\mathbb{R}^n$  上的一种向量范数.

设  $X = (x_1, x_2, \dots, x_n)^T \in \mathbb{R}^n$ . 称  $\|X\|_p \triangleq (\sum_{i=1}^n |x_i|^p)^{\frac{1}{p}}$  ( $p \geq 1$ ) 为向量  $X$  的  $p$ -范数. 常见的  $p$  范数有：

①  $\|X\|_1 = \sum_{i=1}^n |x_i| \longrightarrow 1\text{-范数}$

②  $\|X\|_2 = \sqrt{\sum_{i=1}^n x_i^2} \longrightarrow 2\text{-范数}$

③  $\|X\|_\infty = \max\{|x_i|\} \longrightarrow \infty\text{-范数}$

## 例

例：计算向量  $X = \begin{pmatrix} 1 \\ -2 \\ 1.5 \end{pmatrix}$  的1范数，2范数和  $\infty$  范数。

## 例

例：计算向量  $X = \begin{pmatrix} 1 \\ -2 \\ 1.5 \end{pmatrix}$  的1范数，2范数和  $\infty$  范数。

解：由向量范数定义：

$$\|X\|_1 = \sum_{k=1}^3 |x_k| = 1 + 2 + 1.5 = 4.5$$

$$\|X\|_2 = \sqrt{\sum_{k=1}^3 x_k^2} = \sqrt{1 + (-2)^2 + (1.5)^2} = \sqrt{7.25} = 2.69258$$

$$\|X\|_\infty = \max_{1 \leq k \leq 3} \{|x_k|\} = 2$$

# 矩阵范数

定义：设  $\|\cdot\|$  是以  $n$  阶方阵为变量的实值函数(映射)，且满足条件

- (1) 非负性：  $\|A\| \geq 0$ ， $\|A\| = 0$  当且仅当  $A = 0$ .
- (2) 齐次性：  $\|\alpha A\| = |\alpha| \cdot \|A\|$ ,  $\forall \alpha \in \mathbb{R}$
- (3) 三角不等式：  $\|A + B\| \leq \|A\| + \|B\|$

则映射  $\|\cdot\|$  定义了一种**矩阵范数**；

# 矩阵范数

定义：设  $\|\cdot\|$  是以  $n$  阶方阵为变量的实值函数(映射)，且满足条件

- (1) 非负性：  $\|A\| \geq 0$ ， $\|A\| = 0$  当且仅当  $A = 0$ .
- (2) 齐次性：  $\|\alpha A\| = |\alpha| \cdot \|A\|$ ,  $\forall \alpha \in \mathbb{R}$
- (3) 三角不等式：  $\|A + B\| \leq \|A\| + \|B\|$

则映射  $\|\cdot\|$  定义了一种**矩阵范数**；若映射  $\|\cdot\|$  还满足相容性条件，即

- (4) **相容性**：  $\|AB\| \leq \|A\| \|B\|$ ,  $\forall n$  阶方阵  $A, B$

则称映射  $\|\cdot\|$  为一种**相容矩阵范数**.

# 矩阵范数

定义：设 $\|\cdot\|$ 是以 $n$ 阶方阵为变量的实值函数(映射)，且满足条件

- (1) 非负性： $\|A\| \geq 0$ ， $\|A\| = 0$ 当且仅当 $A = 0$ 。
- (2) 齐次性： $\|\alpha A\| = |\alpha| \cdot \|A\|$ ， $\forall \alpha \in \mathbb{R}$
- (3) 三角不等式： $\|A + B\| \leq \|A\| + \|B\|$

则映射 $\|\cdot\|$ 定义了一种**矩阵范数**；若映射 $\|\cdot\|$ 还满足相容性条件，即

- (4) **相容性**： $\|AB\| \leq \|A\|\|B\|$ ， $\forall n$ 阶方阵  $A, B$

则称映射 $\|\cdot\|$ 为一种**相容矩阵范数**。

定义：设 $\|\cdot\|$ 是一种向量范数，可以由它定义矩阵的范数

$$\|A\| \triangleq \sup_{x \in \mathbb{R}^n, x \neq 0} \frac{\|Ax\|}{\|x\|} = \sup_{x \in \mathbb{R}^n, \|x\|=1} \|Ax\|$$

称之为向量范数 $\|\cdot\|$ 的**诱导(从属)矩阵范数** $\|\cdot\|$ 。



# 矩阵范数

定义：设 $\|\cdot\|$ 是以 $n$ 阶方阵为变量的实值函数(映射)，且满足条件

- (1) 非负性： $\|A\| \geq 0$ ， $\|A\| = 0$ 当且仅当 $A = 0$ 。
- (2) 齐次性： $\|\alpha A\| = |\alpha| \cdot \|A\|$ ， $\forall \alpha \in \mathbb{R}$
- (3) 三角不等式： $\|A + B\| \leq \|A\| + \|B\|$

则映射 $\|\cdot\|$ 定义了一种**矩阵范数**；若映射 $\|\cdot\|$ 还满足相容性条件，即

- (4) **相容性**： $\|AB\| \leq \|A\|\|B\|$ ， $\forall n$ 阶方阵 $A, B$

则称映射 $\|\cdot\|$ 为一种**相容矩阵范数**。

定义：设 $\|\cdot\|$ 是一种向量范数，可以由它定义矩阵的范数

$$\|A\| \triangleq \sup_{x \in \mathbb{R}^n, x \neq 0} \frac{\|Ax\|}{\|x\|} = \sup_{x \in \mathbb{R}^n, \|x\|=1} \|Ax\|$$

称之为向量范数 $\|\cdot\|$ 的**诱导(从属)矩阵范数** $\|\cdot\|$ 。

注： 不难验证**诱导(从属)矩阵范数必是相容矩阵范数**。

与3种常见的向量 $p$ -范数 ( $\|\cdot\|_p$ )对应的诱导矩阵范数分别为

- $\|A\|_1 = \max_{1 \leq j \leq n} \sum_{i=1}^n |a_{ij}| \rightarrow$  列模(绝对值)和的最大值
- $\|A\|_\infty = \max_{1 \leq i \leq n} \sum_{j=1}^n |a_{ij}| \rightarrow$  行模(绝对值)和的最大值
- $\|A\|_2 = \sqrt{\rho(A^T A)}$ , 也称为谱范数

与3种常见的向量

$p$ -范数 ( $\|\cdot\|_p$ )对应的诱导矩阵范数分别为

- $\|A\|_1 = \max_{1 \leq j \leq n} \sum_{i=1}^n |a_{ij}| \rightarrow$  列模(绝对值)和的最大值
- $\|A\|_\infty = \max_{1 \leq i \leq n} \sum_{j=1}^n |a_{ij}| \rightarrow$  行模(绝对值)和的最大值
- $\|A\|_2 = \sqrt{\rho(A^T A)}$ , 也称为谱范数

定义: 设  $\{\lambda_i\}_{i=1}^n$  为  $A$  的所有特征值.  $\rho(A) \triangleq \max_{1 \leq i \leq n} |\lambda_i|$  表示  $A$  的模最大的特征值的模, 称为  $A$  的谱半径.

例 :  $\|A\|_1 = \max_{1 \leq j \leq n} \sum_{i=1}^n |a_{ij}|$

例 :  $\|A\|_1 = \max_{1 \leq j \leq n} \sum_{i=1}^n |a_{ij}|$

Pf :  $\|A\|_1 = \sup_{\|x\|_1=1} \|Ax\|_1$

$$= \sup_{\|x\|_1=1} \|(a_{11}x_1 + \cdots + a_{1n}x_n, \cdots, a_{n1}x_1 + \cdots + a_{nn}x_n)^T\|_1$$

$$= \sup_{\|x\|_1=1} (|a_{11}x_1 + \cdots + a_{1n}x_n| + \cdots + |a_{n1}x_1 + \cdots + a_{nn}x_n|)$$

$$\leq \sup_{\|x\|_1=1} ((|a_{11}| + \cdots + |a_{1n}|)|x_1| + \cdots + (|a_{n1}| + \cdots + |a_{nn}|)|x_n|)$$

$$\leq \sup_{\|x\|_1=1} \left( \max_{1 \leq j \leq n} \sum_{i=1}^n |a_{ij}| \cdot (|x_1| + \cdots + |x_n|) \right) = \max_{1 \leq j \leq n} \sum_{i=1}^n |a_{ij}|$$

设第 $k$ 列和最大, 取 $x_k = 1$ 和其余 $x_i = 0$ 能使等号成立.

同理可证:  $\|A\|_\infty = \max_{1 \leq i \leq n} \sum_{j=1}^n |a_{ij}|$ .

例 :  $\|A\|_2 = \sqrt{\rho(A^T A)}$  .

例 :  $\|A\|_2 = \sqrt{\rho(A^T A)}$ .

Pf:  $A^T A$  为对称半正定阵, 故其有  $\lambda_1, \dots, \lambda_n$  个非负特征根, 且与其对应的  $n$  个单位长特征向量  $u_1, \dots, u_n$  可构成  $\mathbb{R}^n$  的一组标准正交基.

$\forall x \in \mathbb{R}^n, \|x\|_2 = 1$ , 设  $x = x_1 u_1 + \dots + x_n u_n$ . 则:

$$\begin{aligned}\|Ax\|_2^2 &= (Ax)^T Ax = (A(x_1 u_1 + \dots + x_n u_n))^T \cdot A(x_1 u_1 + \dots + x_n u_n) \\&= (x_1 u_1 + \dots + x_n u_n)^T \cdot (A^T A x_1 u_1 + \dots + A^T A x_n u_n) \\&= (x_1 u_1 + \dots + x_n u_n)^T \cdot (\lambda_1 x_1 u_1 + \dots + \lambda_n x_n u_n) \\&= \lambda_1 x_1^2 + \dots + \lambda_n x_n^2 \\&\leq \max_i \lambda_i \cdot \sum_{1 \leq i \leq n} |x_i|^2 = \max_i \lambda_i = \rho(A^T A)\end{aligned}$$

且等号可以取到. 故  $\|A\|_2 = \sup_{\|x\|_2=1} \|Ax\|_2 = \sqrt{\rho(A^T A)}$ .

定理:  $\lambda$  为  $A$  的特征值,  $\|\cdot\|$  为任一诱导的矩阵范数. 则  $|\lambda| \leq \|A\|$ .



定理： $\lambda$ 为 $A$ 的特征值， $\|\cdot\|$ 为任一诱导的矩阵范数. 则 $|\lambda| \leq \|A\|$ .

Pf: 设 $\lambda$ 对应的特征向量为 $x$ ，则 $Ax = \lambda x$ . 由

$$\|A\| = \sup_{x \in R^n, x \neq 0} \frac{\|Ax\|}{\|x\|} = \sup_{x \in R^n, \|x\|=1} \|Ax\|$$

知对相应的向量范数有 $\|Ax\| \leq \|A\| \|x\|$ .

$$\|\lambda \cdot x\| = |\lambda| \cdot \|x\| = \|A \cdot x\| \leq \|A\| \cdot \|x\| \implies |\lambda| \leq \|A\|$$

由定理知： $\rho(A) \leq \|A\|$ .

注：等号有可能成立，例如：当 $A$ 为实对称矩阵时， $\rho(A) = \|A\|_2$ .

## 例

例：计算矩阵  $A = \begin{pmatrix} 1.1 & -2 \\ 2.5 & -3.5 \end{pmatrix}$  的1范数，2范数和  $\infty$ 范数和Euclid范数。

解：由矩阵范数定义：

$$\|A\|_1 =$$

## 例

例：计算矩阵  $A = \begin{pmatrix} 1.1 & -2 \\ 2.5 & -3.5 \end{pmatrix}$  的1范数，2范数和  $\infty$ 范数和Euclid范数。

解：由矩阵范数定义：

$$\|A\|_1 = \text{Max}\{1.1 + 2.5, |-2| + |-3.5|\} = 5.5$$

$$\|A\|_\infty =$$

## 例

例：计算矩阵  $A = \begin{pmatrix} 1.1 & -2 \\ 2.5 & -3.5 \end{pmatrix}$  的1范数，2范数和  $\infty$ 范数和Euclid范数。

解：由矩阵范数定义：

$$\|A\|_1 = \text{Max}\{1.1 + 2.5, |-2| + |-3.5|\} = 5.5$$

$$\|A\|_\infty = \text{Max}\{1.1 + |-2|, 2.5 + |-3.5|\} = 6$$

$$\|A\|_E = \sqrt{\sum_{i=1}^n \sum_{j=1}^n |a_{ij}|^2} =$$

## 例

例：计算矩阵  $A = \begin{pmatrix} 1.1 & -2 \\ 2.5 & -3.5 \end{pmatrix}$  的1范数，2范数和  $\infty$ 范数和Euclid范数。

解：由矩阵范数定义：

$$\|A\|_1 = \text{Max}\{1.1 + 2.5, |-2| + |-3.5|\} = 5.5$$

$$\|A\|_\infty = \text{Max}\{1.1 + |-2|, 2.5 + |-3.5|\} = 6$$

$$\|A\|_E = \sqrt{\sum_{i=1}^n \sum_{j=1}^n |a_{ij}|^2} = \sqrt{1.1^2 + 2^2 + 2.5^2 + 3.5^2} = 4.86929$$

## 例

例：计算矩阵  $A = \begin{pmatrix} 1.1 & -2 \\ 2.5 & -3.5 \end{pmatrix}$  的1范数, 2范数和  $\infty$ 范数和Euclid范数。

解：由矩阵范数定义：

$$\|A\|_1 = \text{Max}\{1.1 + 2.5, |-2| + |-3.5|\} = 5.5$$

$$\|A\|_\infty = \text{Max}\{1.1 + |-2|, 2.5 + |-3.5|\} = 6$$

$$\|A\|_E = \sqrt{\sum_{i=1}^n \sum_{j=1}^n |a_{ij}|^2} = \sqrt{1.1^2 + 2^2 + 2.5^2 + 3.5^2} = 4.86929$$

由  $A^T A = \begin{pmatrix} 7.46 & -10.95 \\ -10.95 & 16.25 \end{pmatrix}$  得  $\lambda_1 = 23.6541, \quad \lambda_2 = 0.05591$ .

## 例

例：计算矩阵  $A = \begin{pmatrix} 1.1 & -2 \\ 2.5 & -3.5 \end{pmatrix}$  的1范数，2范数和  $\infty$ 范数和Euclid范数。

解：由矩阵范数定义：

$$\|A\|_1 = \text{Max}\{1.1 + 2.5, |-2| + |-3.5|\} = 5.5$$

$$\|A\|_\infty = \text{Max}\{1.1 + |-2|, 2.5 + |-3.5|\} = 6$$

$$\|A\|_F = \sqrt{\sum_{i=1}^n \sum_{j=1}^n |a_{ij}|^2} = \sqrt{1.1^2 + 2^2 + 2.5^2 + 3.5^2} = 4.86929$$

由  $A^T A = \begin{pmatrix} 7.46 & -10.95 \\ -10.95 & 16.25 \end{pmatrix}$  得  $\lambda_1 = 23.6541$ ,  $\lambda_2 = 0.05591$ . 故

$$\|A\|_2 = \sqrt{\rho(A^T A)} = \sqrt{\lambda_1} = 4.86355$$

## 条件数和病态矩阵

定义:  $\text{Cond}_p(A) \triangleq \|A\|_p \times \|A^{-1}\|_p$  称为  $p$ -范数意义下的矩阵  $A$  的条件数.



## 条件数和病态矩阵

定义:  $\text{Cond}_p(A) \triangleq \|A\|_p \times \|A^{-1}\|_p$  称为  $p$ -范数意义下的矩阵  $A$  的条件数.

例如, 当  $A$  为对称阵且  $p = 2$  时,  $\text{Cond}_2(A) = \|A\|_2 \times \|A^{-1}\|_2 = \left| \frac{\lambda_1}{\lambda_n} \right|$ , 其中  $\lambda_1, \lambda_n$  分别为  $A$  的模最大与最小特征值.

引入条件数的概念, 主要是为了讨论解随误差的变化, 解的稳定性等. 一般说来, 条件数大的方阵对应的线性方程组是病态的.

# 解随误差的变化

问题一：当 $b$ 有小误差(扰动) $\delta b$ 时，会对方程组  $Ax = b$  解有多大影响？

## 解随误差的变化

问题一：当 $b$ 有小误差(扰动) $\delta b$ 时，对方程组  $Ax = b$ 解有多大影响？

设 $b$ 有小误差 $\delta b$  时，方程的解为 $x + \delta x$ . 则：

## 解随误差的变化

问题一：当 $b$ 有小误差(扰动) $\delta b$ 时，对方程组  $Ax = b$  解有多大影响？

设 $b$ 有小误差 $\delta b$  时，方程的解为 $x + \delta x$ . 则：

$$\begin{cases} Ax = b \\ A(x + \delta x) = b + \delta b \end{cases} \implies \begin{cases} \|b\| \leq \|A\| \|x\| \\ \|\delta x\| \leq \|A^{-1}\| \cdot \|\delta b\| \end{cases}$$

$$\implies \frac{\|\delta x\|}{\|x\|} \leq \|A^{-1}\| \cdot \|A\| \cdot \frac{\|\delta b\|}{\|b\|} = \text{Cond}(A) \cdot \frac{\|\delta b\|}{\|b\|}$$

## 解随误差的变化

问题一：当 $b$ 有小误差(扰动) $\delta b$ 时，对方程组  $Ax = b$  解有多大影响？

设 $b$ 有小误差 $\delta b$  时，方程的解为 $x + \delta x$ . 则：

$$\begin{cases} Ax = b \\ A(x + \delta x) = b + \delta b \end{cases} \implies \begin{cases} \|b\| \leq \|A\| \|x\| \\ \|\delta x\| \leq \|A^{-1}\| \cdot \|\delta b\| \end{cases}$$

$$\implies \frac{\|\delta x\|}{\|x\|} \leq \|A^{-1}\| \cdot \|A\| \cdot \frac{\|\delta b\|}{\|b\|} = \text{Cond}(A) \cdot \frac{\|\delta b\|}{\|b\|}$$

这里 $\text{Cond}(A)$ 描述了解的相对误差随 $b$ 的相对误差的放大率.

例:  $A = \begin{pmatrix} \frac{1}{2} & \frac{1}{3} & \frac{1}{4} \\ \frac{1}{3} & \frac{1}{4} & \frac{1}{5} \\ \frac{1}{4} & \frac{1}{5} & \frac{1}{6} \end{pmatrix}$ ,  $b = \begin{pmatrix} b_1 \\ b_2 \\ b_3 \end{pmatrix}$ . 方程  $Ax = b$  的解为:

$$\begin{cases} x_1 = 72b_1 - 240b_2 + 180b_3 \\ x_2 = -240b_1 + 900b_2 - 720b_3 \\ x_3 = 180b_1 - 720b_2 + 600b_3 \end{cases}$$

例:  $A = \begin{pmatrix} \frac{1}{2} & \frac{1}{3} & \frac{1}{4} \\ \frac{1}{3} & \frac{1}{4} & \frac{1}{5} \\ \frac{1}{4} & \frac{1}{5} & \frac{1}{6} \end{pmatrix}$ ,  $b = \begin{pmatrix} b_1 \\ b_2 \\ b_3 \end{pmatrix}$ . 方程  $Ax = b$  的解为:

$$\begin{cases} x_1 = 72b_1 - 240b_2 + 180b_3 \\ x_2 = -240b_1 + 900b_2 - 720b_3 \\ x_3 = 180b_1 - 720b_2 + 600b_3 \end{cases}$$

不难看出该方程组的解对  $b$  的误差(扰动)比较敏感, 即方程是病态的. 此时:

$$\text{Cond}_1(A) = \text{Cond}_\infty(A) = 2015, \text{Cond}_2(A) = 1353.28 \dots$$

## 解随误差的变化

问题二：当 $A$ 有小误差 $\delta A$ 时，对方程组 $Ax = b$ 解有多大影响？



## 解随误差的变化

问题二：当 $A$ 有小误差 $\delta A$ 时，对方程组 $Ax = b$ 解有多大影响？

答案： 
$$\frac{\|\delta x\|}{\|x\|} \leq \frac{\|A^{-1}\| \cdot \|A\| \frac{\|\delta A\|}{\|A\|}}{1 - \|A^{-1}\| \cdot \|A\| \frac{\|\delta A\|}{\|A\|}} = \frac{\text{Cond}(A) \frac{\|\delta A\|}{\|A\|}}{1 - \text{Cond}(A) \cdot \frac{\|\delta A\|}{\|A\|}} \approx \text{Cond}(A) \cdot \frac{\|\delta A\|}{\|A\|}$$