

# 数值分析与计算机软件

## 第 4 课

刘帆

南京大学工程管理学院

2020 年 3 月 9 日



# 0. 引言

- 本课讨论  $n$  元线性方程组的直接解法。

$$\begin{cases} a_{11}x_1 + a_{12}x_2 + \cdots + a_{1n}x_n = b_1 \\ a_{21}x_1 + a_{22}x_2 + \cdots + a_{2n}x_n = b_2 \\ \dots\dots\dots \\ a_{n1}x_1 + a_{n2}x_2 + \cdots + a_{nn}x_n = b_n \end{cases} \quad (1)$$



# 0. 引言

- 本课讨论  $n$  元线性方程组的直接解法。

$$\begin{cases} a_{11}x_1 + a_{12}x_2 + \cdots + a_{1n}x_n = b_1 \\ a_{21}x_1 + a_{22}x_2 + \cdots + a_{2n}x_n = b_2 \\ \dots\dots\dots \\ a_{n1}x_1 + a_{n2}x_2 + \cdots + a_{nn}x_n = b_n \end{cases} \quad (1)$$

- 方程组 (1) 的矩阵形式为  $Ax = b$ 。



# 0. 引言

- 本课讨论  $n$  元线性方程组的直接解法。

$$\begin{cases} a_{11}x_1 + a_{12}x_2 + \cdots + a_{1n}x_n = b_1 \\ a_{21}x_1 + a_{22}x_2 + \cdots + a_{2n}x_n = b_2 \\ \dots\dots\dots \\ a_{n1}x_1 + a_{n2}x_2 + \cdots + a_{nn}x_n = b_n \end{cases} \quad (1)$$

- 方程组 (1) 的矩阵形式为  $Ax = b$ 。
- 方程组有解的充要条件是系数矩阵与其增广矩阵有相等的秩。



# 0. 引言

- 所谓直接法又称精确法，是指在假设没有舍入误差的条件下，经过有限次算术运算就能求出线性方程组的精确解的方法。



# 0. 引言

- 所谓直接法又称精确法，是指在假设没有舍入误差的条件下，经过有限次算术运算就能求出线性方程组的精确解的方法。
- 但由于实际计算中舍入误差的存在，用直接解法一般也只能求出方程组的近似解。



# 0. 引言

- 所谓直接法又称精确法，是指在假设没有舍入误差的条件下，经过有限次算术运算就能求出线性方程组的精确解的方法。
- 但由于实际计算中舍入误差的存在，用直接解法一般也只能求出方程组的近似解。
- 消去法 → 主元消去法



# 1.1 Gauss 消去法

## ■ 基本思想:





# 1.1 Gauss 消去法

- 基本思想：
- 高斯消去法一般由“消元过程”和“回代过程”两部分组成。



# 1.1 Gauss 消去法

- 基本思想：
- 高斯消去法一般由“消元过程”和“回代过程”两部分组成。
- “消元过程”是按确定的计算过程对方程组的增广矩阵进行初等行变换，将原方程组化为与之等价的上三角方程组。



# 1.1 Gauss 消去法

- 基本思想：
- 高斯消去法一般由“消元过程”和“回代过程”两部分组成。
- “消元过程”是按确定的计算过程对方程组的增广矩阵进行初等行变换，将原方程组化为与之等价的上三角方程组。
- “回代过程”就是求解上三角方程组的过程。



# 1.1 Gauss 消去法

## Gauss 消去法的算法



# 1.1 Gauss 消去法

## Gauss 消去法的算法

Step 0: 输入方程组的阶数  $n$ , 系数矩阵  $A$  和右边向量  $b$

Step 1: 对  $k = 1, 2, \dots, n-1$ ,  $i, j = k+1, k+2, \dots, n$ , 假设  $a_{kk} \neq 0$ , 计算

$$\begin{cases} m_{ik} = a_{ik}/a_{kk} \\ a_{ij} = a_{ij} - m_{ik}a_{kj} \\ b_i = b_i - m_{ik}b_k \end{cases}$$



# 1.1 Gauss 消去法

Step 2: 对  $i = n - 1, n - 2, \dots, 1$ , 计算

$$\begin{cases} x_n = b_n / a_{nn} \\ x_i = \frac{b_i - \sum_{j=i+1}^n a_{ij} x_j}{a_{ii}} \end{cases}$$



# 1.1 Gauss 消去法

- 将 Gauss 消去过程中第  $k-1$  步消元后的系数矩阵记为:

$$A^{(k)} = \begin{pmatrix} a_{11} & \cdots & a_{1k}^{(1)} & \cdots & a_{1n}^{(1)} \\ & & \vdots & & \vdots \\ & & a_{kk}^{(k)} & \cdots & a_{kn}^{(k)} \\ & & \vdots & & \vdots \\ & & a_{nk}^{(k)} & \cdots & a_{nn}^{(k)} \end{pmatrix}, k = 1, 2, \dots, n-1$$



# 1.1 Gauss 消去法

- 将 Gauss 消去过程中第  $k-1$  步消元后的系数矩阵记为：

$$A^{(k)} = \begin{pmatrix} a_{11} & \cdots & a_{1k}^{(1)} & \cdots & a_{1n}^{(1)} \\ & & \vdots & & \vdots \\ & & a_{kk}^{(k)} & \cdots & a_{kn}^{(k)} \\ & & \vdots & & \vdots \\ & & a_{nk}^{(k)} & \cdots & a_{nn}^{(k)} \end{pmatrix}, k = 1, 2, \dots, n-1$$

- Gauss 消去法能进行到底的条件：主元  $a_{kk}^{(k)} \neq 0$ 。





# 1.1 Gauss 消去法

## 定理

主元  $a_{kk}^{(k)} \neq 0$  的充要条件是是矩阵  $A$  的顺序主子式均不为零, 即

$$D_1 = a_{11} \neq 0, D_i = \begin{vmatrix} a_{11} & \cdots & a_{1i} \\ \vdots & & \vdots \\ a_{i1} & \cdots & a_{ii} \end{vmatrix} \neq 0, i = 1, 2, \dots, n$$



## 1.2 列主元 Gauss 消去法

- 一旦主元等于 0, 消元过程将无法进行。



## 1.2 列主元 Gauss 消去法

- 一旦主元等于 0, 消元过程将无法进行。
- 即便主元不等于 0, 但其绝对值很小, 用它做除数也会导致其他元素的数量级激增和舍入误差扩大, 严重影响计算结果的精度。



## 1.2 列主元 Gauss 消去法

- 一旦主元等于 0, 消元过程将无法进行。
- 即便主元不等于 0, 但其绝对值很小, 用它做除数也会导致其他元素的数量级激增和舍入误差扩大, 严重影响计算结果的精度。
- 列主元高斯消去法的基本思想, 是在第  $k$  步消元时, 在  $\{a_{ik}^{(k)}, i = k, k+1, \dots, n\}$  选择绝对值最大的元素作为主元。



## 1.2 列主元 Gauss 消去法

- 在第  $k$  步消元时, 令  $|a_{i_k k}| = \max_{k \leq i \leq n} \{|a_{ik}^{(k)}|\}$



## 1.2 列主元 Gauss 消去法

- 在第  $k$  步消元时, 令  $|a_{i_k k}| = \max_{k \leq i \leq n} \{|a_{ik}^{(k)}|\}$
- 如果  $i_k \neq k$ , 则交换  $A$  和  $b$  的第  $i_k$  行与第  $k$  行, 然后正常进行该步的消元过程



## 1.2 列主元 Gauss 消去法

### 列主元 Gauss 消去法的算法



## 1.2 列主元 Gauss 消去法

### 列主元 Gauss 消去法的算法

Step 0: 输入方程组的阶数  $n$ , 系数矩阵  $A$  和右边向量  $b$

Step 1: 对  $k = 1, 2, \dots, n - 1$ ,

计算  $|a_{i_k k}| = \max_{k \leq i \leq n} \{|a_{ik}|\}$ ;

如果  $|a_{i_k k}| = 0$ , 则停止; 否则,

若  $i_k \neq k$ , 则交换  $A$  和  $b$  的第  $i_k$  行与第  $k$  行;





## 1.2 列主元 Gauss 消去法

### 列主元 Gauss 消去法的算法

Step 1: 对  $i, j = k + 1, k + 2, \dots, n$ , 计算

$$\begin{cases} m_{ik} = a_{ik}/a_{kk} \\ a_{ij} = a_{ij} - m_{ik}a_{kj} \\ b_i = b_i - m_{ik}b_k \end{cases}$$



## 1.2 列主元 Gauss 消去法

Step 2: 对  $i = n - 1, n - 2, \dots, 1$ , 计算

$$\begin{cases} x_n = b_n / a_{nn} \\ x_i = \frac{b_i - \sum_{j=i+1}^n a_{ij} x_j}{a_{ii}} \end{cases}$$



## 2.1 LU 分解法

- 换个角度看 Guass 消去法，其实就是矩阵的三角分解过程



## 2.1 LU 分解法

- 换个角度看 Gauss 消去法，其实就是矩阵的三角分解过程
- 矩阵分解，即将一个较复杂的矩阵分解成若干结构简单的矩阵的乘积，是矩阵计算中的一个很重要的技术



## 2.1 LU 分解法

- Gauss 消去过程中, 第  $k-1$  步消元后的矩阵  $A^{(k)}$  和第  $k$  步消元后的矩阵  $A^{(k+1)}$  之间的关系可以表示为:  $A^{(k+1)} = L_k A^{(k)}$ , 其中,

$$L_k = \begin{pmatrix} 1 & & & & \\ & \ddots & & & \\ & & 1 & & \\ & & -m_{k+1,k} & 1 & \\ & & \vdots & & \ddots \\ & & -m_{n,k} & & 1 \end{pmatrix}, m_{ik} = a_{ik}^{(k)} / a_{kk}^{(k)}, i = k+1, \dots, n$$

(2)



## 2.1 LU 分解法

■ 于是有,  $A = A^{(1)} = (L_{n-1}L_{n-2}\cdots L_1)^{-1}A^{(n)}$ , 其中

$$L_k^{-1} = \begin{pmatrix} 1 & & & & \\ & \ddots & & & \\ & & 1 & & \\ & & m_{k+1,k} & 1 & \\ & & \vdots & & \ddots \\ & & m_{n,k} & & & 1 \end{pmatrix} \quad (3)$$



## 2.1 LU 分解法

■ 记  $L = (L_{n-1}L_{n-2} \cdots L_1)^{-1}$ ,  $U = A^{(n)}$ , 则



## 2.1 LU 分解法

- 记  $L = (L_{n-1}L_{n-2} \cdots L_1)^{-1}$ ,  $U = A^{(n)}$ , 则
- 记  $A = LU$ , 其中  $L$  是单位下三角矩阵,  $U$  是非奇异上三角矩阵。

### 定理

$A$  存在唯一的  $LU$  分解的充要条件是  $A$  的所有顺序主子式都不为零。





## 2.2 LU 分解法

- 列主元 Gauss 消去法对应的矩阵分解为 PLU 分解。



## 2.2 LU 分解法

- 列主元 Gauss 消去法对应的矩阵分解为 PLU 分解。

### 定理

若  $A$  非奇异, 则存在排列矩阵  $P$ , 使得  $PA = LU$ , 其中  $L$  为单位下三角矩阵,  $U$  为上三角矩阵。



## 2.2 LU 分解法

- 列主元 Gauss 消去法对应的矩阵分解为 PLU 分解。

### 定理

若  $A$  非奇异, 则存在排列矩阵  $P$ , 使得  $PA = LU$ , 其中  $L$  为单位下三角矩阵,  $U$  为上三角矩阵。

- 列主元 Gauss 消去法比普通 Gauss 消去法要多一些比较运算, 但比普通高斯消去法稳定。
- 列主元 Gauss 消去法是目前直接法的首选算法。



## 3.1 病态矩阵

### 定义

考虑线性方程组  $Ax = b$ ，如果  $A$  和  $b$  的微小变化会导致解的巨大变化，则称此线性方程组是病态的，并称矩阵  $A$  是病态的，反之则是良态的。



## 3.1 病态矩阵

### 定义

考虑线性方程组  $Ax = b$ , 如果  $A$  和  $b$  的微小变化会导致解的巨大变化, 则称此线性方程组是病态的, 并称矩阵  $A$  是病态的, 反之则是良态的。

■ 例如,

$$\begin{pmatrix} 1 & 1 \\ 1 & 1.0001 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} x_1 \\ x_2 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 2 \\ 2 \end{pmatrix} \quad (4)$$

的解是  $(2, 0)$ 。

■ 当右边向量变成  $(2, 2.0001)$  时, 解是  $(1, 1)$ 。变换很大!



## 3.2 向量范数

### 定义

设函数  $f: R^n \rightarrow R$ , 若  $f$  满足

(1)  $f(x) \geq 0, \forall x \in R^n$ , 等号当且仅当  $x = 0$  时成立 (正定性);

(2)  $f(\alpha x) = |\alpha| \cdot f(x), \forall x \in R^n, \forall \alpha \in R$  (齐次性);

(3)  $f(x + y) \leq f(x) + f(y)$  (三角不等式)。

则称  $f$  为  $R^n$  上的 (向量) 范数, 通常记为  $\|\cdot\|$ 。



## 3.2 向量范数

$R^n$  空间上常见的向量范数



## 3.2 向量范数

$R^n$  空间上常见的向量范数

- 1-范数:  $\|x\|_1 = \sum_{i=1}^n |x_i|$
- 2-范数:  $\|x\|_2 = (\sum_{i=1}^n x_i^2)^{\frac{1}{2}}$





## 3.2 向量范数

$R^n$  空间上常见的向量范数

- 1-范数:  $\|x\|_1 = \sum_{i=1}^n |x_i|$
- 2-范数:  $\|x\|_2 = (\sum_{i=1}^n x_i^2)^{\frac{1}{2}}$
- p-范数:  $\|x\|_p = (\sum_{i=1}^n |x_i|^p)^{\frac{1}{p}}$



## 3.2 向量范数

$R^n$  空间上常见的向量范数

- 1-范数:  $\|x\|_1 = \sum_{i=1}^n |x_i|$
- 2-范数:  $\|x\|_2 = (\sum_{i=1}^n x_i^2)^{\frac{1}{2}}$
- p-范数:  $\|x\|_p = (\sum_{i=1}^n |x_i|^p)^{\frac{1}{p}}$



## 3.2 向量范数

$R^n$  空间上常见的向量范数

- 1-范数:  $\|x\|_1 = \sum_{i=1}^n |x_i|$
- 2-范数:  $\|x\|_2 = (\sum_{i=1}^n x_i^2)^{\frac{1}{2}}$
- p-范数:  $\|x\|_p = (\sum_{i=1}^n |x_i|^p)^{\frac{1}{p}}$
- $\infty$ -范数:  $\|x\|_\infty = \max_{1 \leq i \leq n} |x_i|$



## 3.2 矩阵范数

### 定义

设函数  $f: R^{n \times n} \rightarrow R$ , 若  $f$  满足

- (1)  $f(A) \geq 0, \forall A \in R^{n \times n}$ , 等号当且仅当  $A = 0$  时成立 (正定性);
- (2)  $f(\alpha A) = |\alpha| \cdot f(A), \forall A \in R^{n \times n}, \forall \alpha \in R$  (齐次性);
- (3)  $f(A + B) \leq f(A) + f(B)$  (三角不等式);
- (4)  $f(AB) \leq f(A)f(B)$  (相容性)。

则称  $f$  为  $R^{n \times n}$  上的 (矩阵) 范数, 通常记为  $\|\cdot\|$ 。



## 3.2 向量范数

### 常见的矩阵范数



## 3.2 向量范数

### 常见的矩阵范数

#### ■ F-范数:

$$\|A\|_F = \left( \sum_i^n \sum_j^n a_{ij}^2 \right)^{\frac{1}{2}} \quad (5)$$

#### ■ 算子范数

$$\|A\| = \sup_{x \in R^n, x \neq 0} \frac{\|Ax\|}{\|x\|} \quad (6)$$



## 3.2 向量范数

### 常见的算子范数



## 3.2 向量范数

### 常见的算子范数

- 1-范数:  $\|A\|_1 = \max_{1 \leq j \leq n} \sum_{i=1}^n |a_{ij}|$
- 2-范数 (谱范数):  $\|A\|_2 = \sqrt{\rho(A^T A)}$





## 3.2 向量范数

### 常见的算子范数

- 1-范数:  $\|A\|_1 = \max_{1 \leq j \leq n} \sum_{i=1}^n |a_{ij}|$
- 2-范数 (谱范数):  $\|A\|_2 = \sqrt{\rho(A^T A)}$
- $\infty$ -范数 (谱范数):  $\|A\|_\infty = \max_{1 \leq i \leq n} \sum_{j=1}^n |a_{ij}|$



# 例 1

■ 设

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

计算  $\|A\|_1, \|A\|_2, \|A\|_\infty$ 。



# 例 1

■ 设

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

计算  $\|A\|_1, \|A\|_2, \|A\|_\infty$ 。

解：直接代入公式即可。



## 3.3 矩阵条件数

### 定义

设  $A$  非奇异, 则称

$$\text{Cond}(A)_v = \|A^{-1}\|_v \|A\|_v \quad (7)$$

为  $A$  的条件数, 其中  $\|\cdot\|_v$  是 1-范数, 2-范数或者  $\infty$ -范数。

### 定理

考虑线性方程组  $Ax = b$ , 设  $A$  是精确的,  $b$  有微小的变化  $\Delta b$ , 此时的解为  $x + \Delta x$ , 则

$$\frac{\|\Delta x\|}{\|x\|} \leq \|A^{-1}\| \|A\| \frac{\|\Delta b\|}{\|b\|} \quad (8)$$



### 3.3 矩阵条件数

#### 定理

考虑线性方程组  $Ax = b$ ，设  $b$  是精确的， $A$  有微小的变化  $\Delta A$ ，此时的解为  $x + \Delta x$ ，若  $\|A^{-1}\Delta A\| < 1$ ，则

$$\frac{\|\Delta x\|}{\|x\|} \leq \frac{\|A^{-1}\| \|A\| \frac{\|\Delta A\|}{\|A\|}}{1 - \|A^{-1}\| \|A\| \frac{\|\Delta A\|}{\|A\|}} \quad (9)$$



## 3.3 矩阵条件数

- 一般来说, 当  $A$  的条件数较大时,  $A$  就是病态的。



## 3.3 矩阵条件数

- 一般来说, 当  $A$  的条件数较大时,  $A$  就是病态的。
- 条件数越大, 病态越严重, 此时就越难用一般方法求得线性方程组比较精确的解。



1 Guass 消去法

2 矩阵条件数



谢谢！

Q&A