# 第四章 矩阵分解

# §1 三角分解

### 一、 三角分解的定义与条件

定义 设 $A \in \mathbb{C}^{n \times n}$ ,若存在下三角矩阵 $L \in \mathbb{C}^{n \times n}$ 和上三角矩阵 $U \in \mathbb{C}^{n \times n}$ ,使得A = LU

则称之为A的**三角分解**.

**问题**: 给出一个n阶方阵A, 在什么条件下它能进行三角分解? 三角分解是否唯一? 如何进行三角分解?

**定理** 设 $\mathbf{A} = (a_{ij})_{n \times n}$  是n 阶非奇异矩阵,则 $\mathbf{A}$  可进行三角分解的充要条件是  $\Delta_{\iota} \neq 0$  ( $k = 1, 2, \dots, n$ ),其中

$$\Delta_k = \begin{vmatrix} a_{11} & \cdots & a_{1k} \\ \vdots & & \vdots \\ a_{k1} & \cdots & a_{kk} \end{vmatrix}$$
 ( $k=1,2,\cdots,n$ ),称之为 $A$ 的顺序主子式

由此定理可见,并不是每个非奇异矩阵都能进行三角分解,如 $\mathbf{A} = \begin{pmatrix} 0 & 1 \\ 1 & 0 \end{pmatrix}$ 就不能进行三角分解。

**定理** 设 $A \in \mathbb{C}^{n \times n}$ 且 rank A = r,如果 $\Delta_k \neq 0$  ( $k = 1, 2, \dots, r$ ),即A的前r个顺序主子式不为0,则A可进行三角分解A = LU,且可适当选择分解使得L或U非奇异。

该定理的条件仅是充分的,如 $\mathbf{A} = \begin{pmatrix} 0 & 0 \\ 1 & 2 \end{pmatrix}$ 的秩为 1,不满足定理条件,但

$$\boldsymbol{A} = \boldsymbol{A}\boldsymbol{I} = \begin{pmatrix} 0 & 0 \\ 1 & 1 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 1 & 1 \\ 0 & 1 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 0 & 0 \\ 1 & 2 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 1 & 1 \\ 0 & \frac{1}{2} \end{pmatrix}$$

等都是A的三角分解。

#### 二、 三角分解的唯一性问题

即使一个矩阵的三角分解存在,它也不是唯一的,这是因为,若取D为任意非奇异的对角阵,则 $A = LU = (LD^{-1})(DU)$ 又是一个三角分解。为了讨论唯一性问题,将三角分解规范化,从而得到如下几种特殊形式的三角分解。

**定义** 设 $A \in \mathbb{C}^{n \times n}$ ,则称

- (1) A = LU 为 Doolittle 分解,其中 L 是单位下三角阵(主对角元素均是 1), U 是上三角阵;
  - (2) A = LU 为 Crout 分解, 其中 L 是下三角阵, U 是单位上三角阵;
- (3) A = LDU 为 LDU 分解,其中 L 是单位下三角阵, D 是对角阵, U 是单位上三角阵。

**定理** n 阶非奇异矩阵 A 有唯一 LDU 分解的充要条件 A 是的所有顺序主子式不为 0,即  $\Delta_k \neq 0$  (  $k=1,2,\cdots,n$  ),且对角阵  $D=\mathrm{diag}(d_{11},d_{22},\cdots,d_{nn})$  的元素满足

$$d_{11} = \Delta_1$$
,  $d_{ii} = \frac{\Delta_i}{\Delta_{i-1}}$   $(i = 2, \dots, n)$ 

**推论** n 阶非奇异矩阵 A 有唯一 Doolittle 分解或 Crout 分解的充要条件是  $\Delta_k \neq 0$  ( $k = 1, 2, \dots, n-1$ )。

上述定理的条件还可以适当放宽。

**定理** n 阶方阵 A 有唯一LDU(或 Doolittle,或 Crout)分解的充要条件是  $\Delta_k \neq 0$  ( $k = 1, 2, \dots, n-1$ )。

### 三、 三角分解的紧凑计算格式

以下总假设n阶非奇异矩阵 $\mathbf{A} = (a_{ij})_{n \times n}$ 的三角分解唯一存在。

1. Doolittle 分解

由 
$$A = LU = \begin{pmatrix} 1 \\ l_{21} & 1 \\ l_{31} & l_{32} & 1 \\ \vdots & \vdots & \ddots & \ddots \\ l_{n1} & l_{n2} & \cdots & l_{n,n-1} & 1 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} u_{11} & u_{12} & \cdots & u_{1n} \\ & u_{22} & \cdots & \cdots & u_{2n} \\ & & \ddots & \vdots \\ & & & \ddots & \vdots \\ & & & & u_{nn} \end{pmatrix}$$

$$\begin{cases} a_{1j} = u_{1j} \ (j = 1, 2, \dots, n), & a_{i1} = l_{i1}u_{11} \ (i = 1, 2, \dots, n) \\ a_{kj} = \sum_{r=1}^{k-1} l_{kr}u_{rj} + u_{kj} \ (j \ge k; k = 1, 2, \dots, n-1) \\ a_{ik} = \sum_{t=1}^{k-1} l_{it}u_{tk} + l_{ik}u_{kk} \ (i \ge k+1; k = 1, 2, \dots, n-1) \end{cases}$$

$$\begin{cases} u_{1j} = a_{1j} \ (j = 1, 2, \dots, n), & l_{i1} = \frac{a_{i1}}{u_{11}} \ (i = 2, \dots, n) \\ u_{kj} = a_{kj} - \sum_{r=1}^{k-1} l_{kr}u_{rj} \ (j \ge k) \\ l_{ik} = \frac{1}{u_{kk}} \ (a_{ik} - \sum_{t=1}^{k-1} l_{it}u_{tk}) \ (i \ge k+1) \end{cases}$$

因此

这就是 Doolittle 分解的紧凑计算格式。

实际计算时, $u_{ki}$ 与 $l_{ik}$ 交叉计算,由算法公式知,在算出 $u_{ki}$ 或 $l_{ik}$ 后, $a_{ki}$ 或 $a_{ik}$ 就不再使用了,因此算出的结果放在矩阵 A 的相应元素位置上,见图。

$$\mathbf{A} = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 \\ \frac{2}{5} & 1 & 0 \\ -\frac{4}{5} & -2 & 1 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 5 & 2 & -4 \\ 0 & \frac{1}{5} & -\frac{2}{5} \\ 0 & 0 & 1 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 \\ \frac{2}{5} & 1 & 0 \\ -\frac{4}{5} & -2 & 1 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 5 & 0 \\ \frac{1}{5} & 0 \\ 0 & 0 & 1 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 1 & \frac{2}{5} & -\frac{4}{5} \\ 0 & 1 & -2 \\ 0 & 0 & 1 \end{pmatrix}$$

#### 2. Crout 分解

与前面的推导类似,可以得到 Crout 分解的紧凑计算格式:

$$\begin{cases} l_{i1} = a_{i1} \ (i = 1, 2, \dots, n), & u_{1j} = \frac{a_{1j}}{l_{11}} \ (j = 2, 3, \dots, n) \\ \\ l_{ik} = a_{ik} - \sum_{r=1}^{k-1} l_{ir} u_{rk} \quad (i \ge k) \\ \\ u_{kj} = \frac{1}{l_{kk}} (a_{kj} - \sum_{t=1}^{k-1} l_{ik} u_{tj}) \quad (j \ge k+1) \end{cases}$$

## 3. Cholesky 分解

当n阶方阵 $\mathbf{A} = (a_{ij})_{n \times n}$ 是对称正定阵时, $\Delta_k > 0$  ( $k = 1, 2, \dots, n$ ),于是 $\mathbf{A}$ 有

唯一的LDU分解,且**D**的对角元素均大于 0( $d_{11} = \Delta_1 > 0$ ,  $d_{ii} = \frac{\Delta_i}{\Delta_1} > 0$ 

 $(i = 2, \dots, n)$ )。从而

$$A = LDU = LD^{\frac{1}{2}}D^{\frac{1}{2}}U$$
,  $\sharp \oplus D^{\frac{1}{2}} = \text{diag}(\sqrt{d_{11}}, \sqrt{d_{22}}, \dots, \sqrt{d_{nn}})$ 

由 $A^{\mathsf{T}} = A$  及分解的唯一性可得  $L = U^{\mathsf{T}}$ ,于是 $A = (LD^{\frac{1}{2}})(LD^{\frac{1}{2}})^{\mathsf{T}} = GG^{\mathsf{T}}$ ,其中G是下三角阵,称 $A = GG^{\mathsf{T}}$  为A 的 Cholesky 分解。

(只比较下三角部分) 
$$\begin{cases} a_{11} = g_{11}^2, & a_{i1} = g_{i1}g_{11} \ (i = 2, \cdots, n) \\ a_{kk} = g_{k1}^2 + g_{k2}^2 + \cdots + g_{kk}^2 \\ a_{ik} = g_{i1}g_{k1} + \cdots + g_{ik}g_{kk} \ (i > k) \end{cases}$$
  $(k = 2, 3, \cdots, n)$ 

从而得

$$\begin{cases} g_{11} = \sqrt{a_{11}}, & g_{i1} = \frac{a_{i1}}{g_{11}} & (i = 2, \dots, n) \\ g_{kk} = \sqrt{a_{kk} - \sum_{r=1}^{k-1} g_{kr}^2} & (k = 2, 3, \dots, n) \\ g_{ik} = \frac{1}{g_{kk}} (a_{ik} - \sum_{t=1}^{k-1} g_{it} g_{kt}) & (i > k) \end{cases}$$

计算时如右图,一列一列计算:

**例** 求正定矩阵  $\mathbf{A} = \begin{pmatrix} 5 & -2 & 0 \\ -2 & 3 & -1 \\ 0 & -1 & 1 \end{pmatrix}$ 的 Cholesky 分解。

所以 
$$\mathbf{A} = \begin{pmatrix} \sqrt{5} & & \\ -\frac{2}{\sqrt{5}} & \sqrt{\frac{11}{5}} & \\ 0 & -\sqrt{\frac{5}{11}} & \sqrt{\frac{6}{11}} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} \sqrt{5} & -\frac{2}{\sqrt{5}} & 0 \\ & \sqrt{\frac{11}{5}} & -\sqrt{\frac{5}{11}} \\ & & \sqrt{\frac{6}{11}} \end{pmatrix}$$

三角分解的应用说明如下: (设A = LU)

- 1. 求解线性方程组  $Ax = b \Rightarrow LUx = b$  化为 Ly = b, Ux = y 求解;
- 2. 求行列式  $\det \mathbf{A} = \det \mathbf{L} \det \mathbf{U} = l_{11} \cdots l_{nn} u_{11} \cdots u_{nn}$ ;
- 3. 求逆矩阵  $A^{-1} = U^{-1}L^{-1}$ 。

### 四、分块三角分解

在处理较高阶矩阵时常用的一种简化方法就是将矩阵加以分块,并在分块的 形式下进行计算,即把不必过细剖分的部分当成一个整体来处理。这样既避免了 繁琐的表达式,又易于抓住主要特征。

考虑如下的四分块矩阵:

$$\begin{pmatrix} A & B \\ C & D \end{pmatrix}$$
,  $A \in \mathbb{C}^{m \times m}$ ,  $D \in \mathbb{C}^{n \times n}$ , 且假设 $A$ 或 $D$ 是可逆的

**情形 1.** 设 A 可逆

因为 
$$\begin{pmatrix} I_{m} & O \\ -CA^{-1} & I_{n} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} A & B \\ C & D \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} A & B \\ O & D - CA^{-1}B \end{pmatrix}$$

$$\begin{pmatrix} A & B \\ C & D \end{pmatrix} \begin{pmatrix} I_{m} & -A^{-1}B \\ O & I_{n} \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} A & O \\ C & D - CA^{-1}B \end{pmatrix}$$
又有 
$$\begin{pmatrix} I_{m} & O \\ -CA^{-1} & I_{n} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} A & B \\ C & D \end{pmatrix} \begin{pmatrix} I_{m} & -A^{-1}B \\ O & I_{n} \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} A & O \\ O & D - CA^{-1}B \end{pmatrix}$$
可求得 
$$\begin{pmatrix} I_{m} & O \\ -CA^{-1} & I_{n} \end{pmatrix}^{-1} = \begin{pmatrix} I_{m} & O \\ CA^{-1} & I_{n} \end{pmatrix}, \quad \begin{pmatrix} I_{m} & -A^{-1}B \\ O & I_{n} \end{pmatrix}^{-1} = \begin{pmatrix} I_{m} & A^{-1}B \\ O & I_{n} \end{pmatrix}$$
故得 
$$\begin{pmatrix} A & B \\ C & D \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} I_{m} & O \\ CA^{-1} & I_{n} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} A & B \\ O & D - CA^{-1}B \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} A & O \\ C & D - CA^{-1}B \end{pmatrix} \begin{pmatrix} I_{m} & A^{-1}B \\ O & I_{n} \end{pmatrix}$$

$$= \begin{pmatrix} I_{m} & O \\ CA^{-1} & I_{n} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} A & O \\ O & D - CA^{-1}B \end{pmatrix} \begin{pmatrix} I_{m} & A^{-1}B \\ O & I_{n} \end{pmatrix}$$

这是分块矩阵的分块三角分解。

利用这组公式可以得到

1) 行列式: 
$$\det \begin{pmatrix} A & B \\ C & D \end{pmatrix} = \det A \cdot \det(D - CA^{-1}B)$$
 可见 
$$\begin{pmatrix} A & B \\ C & D \end{pmatrix} 可逆 \Leftrightarrow D - CA^{-1}B$$
可逆(条件  $\det A \neq 0$ )

2) 逆矩阵

$$\begin{pmatrix} A & B \\ C & D \end{pmatrix}^{-1} = \begin{pmatrix} I_m & -A^{-1}B \\ O & I_n \end{pmatrix} \begin{pmatrix} A^{-1} & O \\ O & (D - CA^{-1}B)^{-1} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} I_m & O \\ -CA^{-1} & I_n \end{pmatrix} 
= \begin{pmatrix} A^{-1} + A^{-1}B(D - CA^{-1}B)^{-1}CA^{-1} & -A^{-1}B(D - CA^{-1}B)^{-1} \\ -(D - CA^{-1}B)^{-1}CA^{-1} & (D - CA^{-1}B)^{-1} \end{pmatrix}$$

这样就可将高阶矩阵求逆问题转化为低阶矩阵的求逆问题。

### 情形 2. 设 D 可逆

同样有一组公式:

$$\begin{pmatrix}
\mathbf{I}_{m} & -B\mathbf{D}^{-1} \\
\mathbf{O} & \mathbf{I}_{n}
\end{pmatrix}
\begin{pmatrix}
\mathbf{A} & \mathbf{B} \\
\mathbf{C} & \mathbf{D}
\end{pmatrix} = \begin{pmatrix}
\mathbf{A} - B\mathbf{D}^{-1}\mathbf{C} & \mathbf{O} \\
\mathbf{C} & \mathbf{D}
\end{pmatrix},$$

$$\begin{pmatrix}
\mathbf{A} & \mathbf{B} \\
\mathbf{C} & \mathbf{D}
\end{pmatrix}
\begin{pmatrix}
\mathbf{I}_{m} & \mathbf{O} \\
-\mathbf{D}^{-1}\mathbf{C} & \mathbf{I}_{n}
\end{pmatrix} = \begin{pmatrix}
\mathbf{A} - B\mathbf{D}^{-1}\mathbf{C} & \mathbf{B} \\
\mathbf{O} & \mathbf{D}
\end{pmatrix},$$

$$\begin{pmatrix}
\mathbf{I}_{m} & -B\mathbf{D}^{-1} \\
\mathbf{O} & \mathbf{I}_{n}
\end{pmatrix}
\begin{pmatrix}
\mathbf{A} & \mathbf{B} \\
\mathbf{C} & \mathbf{D}
\end{pmatrix}
\begin{pmatrix}
\mathbf{I}_{m} & \mathbf{O} \\
-\mathbf{D}^{-1}\mathbf{C} & \mathbf{I}_{n}
\end{pmatrix} = \begin{pmatrix}
\mathbf{A} - B\mathbf{D}^{-1}\mathbf{C} & \mathbf{O} \\
\mathbf{O} & \mathbf{D}
\end{pmatrix}$$

相应地可以得到行列式及逆矩阵的有关结果。

作为上述思想的应用, 举如下几例。

**例** 设
$$A, B$$
 为同阶方阵,证明  $\det \begin{pmatrix} A & B \\ B & A \end{pmatrix} = \det(A + B) \det(A - B)$ 。

证 因为 
$$\begin{pmatrix} I & O \\ I & I \end{pmatrix} \begin{pmatrix} A & B \\ B & A \end{pmatrix} \begin{pmatrix} I & O \\ -I & I \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} A-B & B \\ O & A+B \end{pmatrix}$$
, 取行列式即得。

**例** 设A,B,C,D 为同阶方阵,A 可逆,且AC = CA 。证明:

$$\det\begin{pmatrix} A & B \\ C & D \end{pmatrix} = \det(AD - CB)$$

证 因为 
$$\begin{pmatrix} I & O \\ -CA^{-1} & I \end{pmatrix} \begin{pmatrix} A & B \\ C & D \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} A & B \\ O & D - CA^{-1}B \end{pmatrix}$$
, 取行列式得

$$\det\begin{pmatrix} A & B \\ C & D \end{pmatrix} = \det A \cdot \det(D - CA^{-1}B) = \det[A(D - CA^{-1}B)] = \det(AD - ACA^{-1}B)$$

$$= \det(\mathbf{A}\mathbf{D} - \mathbf{C}\mathbf{A}\mathbf{A}^{-1}\mathbf{B}) = \det(\mathbf{A}\mathbf{D} - \mathbf{C}\mathbf{B}) \circ$$

例 设
$$A \in \mathbb{C}^{m \times n}$$
,  $B \in \mathbb{C}^{n \times m}$ 。证明:  $\det(I_m + AB) = \det(I_n + BA)$ 。

证 构造矩阵 
$$\begin{pmatrix} I_m & A \\ -B & I_n \end{pmatrix}$$
, 因为 
$$\begin{pmatrix} I_m & O \\ B & I_n \end{pmatrix} \begin{pmatrix} I_m & A \\ -B & I_n \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} I_m & A \\ O & I_n + BA \end{pmatrix},$$
 
$$\begin{pmatrix} I_m & -A \\ O & I_n \end{pmatrix} \begin{pmatrix} I_m & A \\ -B & I_n \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} I_m + AB & O \\ -B & I_n \end{pmatrix}$$
 所以 
$$\det(I_n + BA) = \det\begin{pmatrix} I_m & A \\ -B & I \end{pmatrix} = \det(I_m + AB)$$

**例** 条件同上例,且 $\lambda \neq 0$ 。证明:  $\det(\lambda \boldsymbol{I}_m - \boldsymbol{A}\boldsymbol{B}) = \lambda^{m-n} \det(\lambda \boldsymbol{I}_n - \boldsymbol{B}\boldsymbol{A})$  (即 $\boldsymbol{A}\boldsymbol{B}$  和 $\boldsymbol{B}\boldsymbol{A}$  的非零特征值相同)。

证 构造矩阵 
$$\begin{pmatrix} \boldsymbol{I}_{m} & \boldsymbol{A} \\ \boldsymbol{B} & \lambda \boldsymbol{I}_{n} \end{pmatrix}$$
, 因为 
$$\begin{pmatrix} \boldsymbol{I}_{m} & \boldsymbol{O} \\ -\boldsymbol{B} & \boldsymbol{I}_{n} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} \boldsymbol{I}_{m} & \boldsymbol{A} \\ \boldsymbol{B} & \lambda \boldsymbol{I}_{n} \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} \boldsymbol{I}_{m} & \boldsymbol{A} \\ \boldsymbol{O} & \lambda \boldsymbol{I}_{n} - \boldsymbol{B} \boldsymbol{A} \end{pmatrix},$$
 
$$\begin{pmatrix} \boldsymbol{I}_{m} & -\frac{1}{\lambda}\boldsymbol{A} \\ \boldsymbol{O} & \lambda \boldsymbol{I}_{n} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} \boldsymbol{I}_{m} & \boldsymbol{A} \\ \boldsymbol{B} & \lambda \boldsymbol{I}_{n} \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} \boldsymbol{I}_{m} - \frac{1}{\lambda}\boldsymbol{B}\boldsymbol{A} & \boldsymbol{O} \\ \boldsymbol{B} & \lambda \boldsymbol{I}_{n} \end{pmatrix}$$
 所以 
$$\det(\lambda \boldsymbol{I}_{n} - \boldsymbol{B} \boldsymbol{A}) = \det\begin{pmatrix} \boldsymbol{I}_{m} & \boldsymbol{A} \\ \boldsymbol{B} & \lambda \boldsymbol{I}_{n} \end{pmatrix} = \det(\boldsymbol{I}_{m} - \frac{1}{\lambda}\boldsymbol{A} \boldsymbol{B}) \det(\lambda \boldsymbol{I}_{n})$$
 
$$= \frac{1}{2^{m}} \det(\lambda \boldsymbol{I}_{m} - \boldsymbol{A} \boldsymbol{B}) \lambda^{n} = \lambda^{n-m} \det(\lambda \boldsymbol{I}_{m} - \boldsymbol{A} \boldsymbol{B})$$