

## 第十次习题课讲义

### ① 上课内容回顾

- 1) 特殊矩阵的性质  $|A^V| = |A|^{n-1}$   
 $A^V A = A A^V = |A| E$
- 2) Cramer 法 [2]

### 3) 行列式与矩阵秩的关系

- 4)  $\mathbb{R}^n$  中的一维子空间以及一维线性子流形  
和  $n-1$  维子空间以及  $n-1$  维线性子流形 的对应关系

### ② 习题解答

### ③ 扩展内容

- 1) Schur 定理 (矩阵特征值计算)
- 2) Cauchy - Binet 公式
- 3) \* Laplace 展开定理
- 4) \* Cauchy 矩阵的行列式计算



扫描全能王 创建



扫描全能王 创建

1) Schur 补和分块矩阵行列式计算

之前说过  $\begin{pmatrix} A_{11} & A_{12} \\ A_{21} & A_{22} \end{pmatrix}$  可逆， $A_{11}$  可逆时 行列式如何求

但在矩阵计算中 主对角分块不一定有可逆的存在（除了整个矩阵）

所以我们需要引入 Schur 补来推广上述行列式的计算

我们知道  $A$  可逆，那么一定存在某  $k$  行 线性无关 不妨设为  $n_1, \dots, n_k$  行线性无关

那么 子式  $\Delta \begin{pmatrix} n_1 & \dots & n_k \\ n_1 & \dots & n_k \end{pmatrix} \neq 0$  这说明子矩阵  $A \begin{bmatrix} n_1 & \dots & n_k \\ n_1 & \dots & n_k \end{bmatrix}$  可逆

然后我们就可以模仿之前的办法，只不过现在是对于  $\{n_1, \dots, n_k\} \setminus \{n_1, \dots, n_k\}$  进行分析

即  $A_{11} = A \begin{bmatrix} n_1 & \dots & n_k \end{bmatrix}$   $A_{21} = \begin{bmatrix} 123 \dots n_k \\ n_1 \dots n_k \end{bmatrix}$

$A_{12} = A \begin{bmatrix} n_1 & \dots & n_k \\ 123 \dots n_k \end{bmatrix}$   $A_{22} = \begin{bmatrix} 123 \dots n_k \\ n_1 \dots n_k \end{bmatrix}$

再由之前的引理 可以推出

$$\begin{aligned} &= \det(A_{11}) \det(A_{22}) - \det(A_{21}) \det(A_{12}) \\ &= \det(A_{11}) \det(A_{22}) - \det(A_{21} A_{11}^{-1} A_{12}) \end{aligned}$$

为什么这样呢？

因为之前通过分块矩阵交换 改变行数可以（只不过不是相邻的 3 一起换 而是相对的 n\_3, n\_1 换）

为了严格说明这一点，我们引入 Schur 补。

设  $\{n_1, \dots, n_k\} \neq \{1, 2, \dots, n\}$  的子集  $A[\alpha] = A \begin{bmatrix} n_1 & \dots & n_k \end{bmatrix}$  代表  $A$  取  $n_1, \dots, n_k$  行与剩下的子矩阵

$A[\alpha, \alpha^c] = A \begin{bmatrix} n_1 & \dots & n_k \\ 123 \dots n_k \end{bmatrix}$  行 5 1, 2, 3, ..., n 去掉  $n_1, \dots, n_k$  之后的子矩阵

那么 我们有  $A[\alpha]$  在  $A$  中的 Schur 补为  $A[\alpha^c] - A[\alpha, \alpha^c] A[\alpha]^{-1} A[\alpha, \alpha^c]$

然后利用 schurki 的关键性质：若不改变  $A[\alpha]$  的元素，那么其 Schurki 行列式不会随着初等变换而改变 property。任何对  $A$  进行的初等变换，若不改变  $A[\alpha]$  的元素，那么其 Schurki 行列式不会随着初等变换而改变。

对原矩阵  $A$  作初等变换时，Schurki 行列式不变。

特别地，对  $A$  作行  $\alpha_3 \rightarrow \alpha_1 + \beta - \alpha_3$  时，Schurki 行列式不变。

(3)

从而我们就有  $\det A = \det A[\alpha] \cdot \det \underline{A/A[\alpha]}$  (利用行列式性质 - 性质 4)

类似地，对  $A$  作  $\alpha_1 \leftrightarrow \alpha_2$  时， $\det A = \det A[\alpha] \cdot \det A[\alpha^T] A[\alpha, \alpha^T]$

$$= \det A[\alpha] \det A[\alpha^T] - A[\alpha, \alpha^T] A[\alpha]^T A[\alpha, \alpha^T]$$

利用 Schurki 行列式， $A[\alpha]$  不可逆时候  $A[\alpha]^T A[\alpha, \alpha^T] = \det A[\alpha]^T A[\alpha] - A[\alpha, \alpha^T] (A[\alpha]^T)^T A[\alpha, \alpha^T]$  (对于  $(\alpha_1, \alpha_2, \dots, \alpha_n)$  成立)

$\det A$  为  $\alpha_1, \alpha_2, \dots, \alpha_n$  时， $\det A = \det A[\alpha] \cdot \det A[\alpha^T] A[\alpha, \alpha^T] - A[\alpha, \alpha^T] A[\alpha]^T A[\alpha, \alpha^T]$

证毕

Schurki 还有一个有趣的应用

若  $|A| = \frac{n}{2}$  且  $\det A = \det A[\alpha] \det A/A[\alpha]$

如果这时  $A[\alpha]$  与  $A[\alpha^T, \alpha]$  交换，则

$$= \det A[\alpha] \cdot (\beta / \det A)$$

$\Rightarrow \det A[\alpha] = \beta / \det A[\alpha^T, \alpha]$

$$= \det(A[\alpha]) \det A[\alpha^T] - \det A[\alpha^T, \alpha] \det(A[\alpha, \alpha^T])$$

$\Rightarrow \det(A[\alpha]) = \det(A[\alpha^T]) - \det(A[\alpha, \alpha^T]) \det(A[\alpha, \alpha^T])$

$\Rightarrow \det(A[\alpha]) = \det(A[\alpha^T]) - \det(A[\alpha, \alpha^T]) \det(A[\alpha, \alpha^T])$

再利用连续性可得  $A[\alpha]$  不可逆时亦成立，只需要  $A[\alpha]$  与  $A[\alpha^T, \alpha]$  交换

由 Thm:  $\left| \begin{pmatrix} A_{11} & A_{12} \\ A_{21} & A_{22} \end{pmatrix} \right| = |A_{11} A_{22} - A_{21} A_{12}|$  若  $A_{11}$  与  $A_{12}$  或  $A_{21}$  交换

$= |A_{11} A_{22} - A_{22} A_{11}|$  若  $A_{22}$  与  $A_{12}$  或  $A_{21}$  交换

$= |A_{11} A_{22} - A_{21} A_{12}|$  若  $A_{11}$  与  $A_{21}$  交换





扫描全能王 创建

### 2) Cauchy-Binet 公式 定理

对于  $A \in \mathbb{R}^{n \times n}$

类似伴随矩阵 我们把  $A$  的所有  $r$  阶子式排成  $r \times r$  的矩阵 (按行典序)

令  $A$  的  $r$  阶子式成矩阵  $\text{Cr}(A)$

$$\text{显然 } m = n \Rightarrow C_{n-r}(A) = A^V$$

$$C_n(A) = |A|$$

$$C_1(A) = A$$

而 Cauchy-Binet 公式 为  $\text{Cr}(AB) = \text{Cr}(A) \text{Cr}(B)$

$$\forall A \in \mathbb{R}^{m \times k}, B \in \mathbb{R}^{k \times n}, r \leq \min\{m, k, n\}$$

$$\text{是 (本写成 } \alpha \text{ 和 } \beta \text{ 形式)} \quad A \begin{pmatrix} n_1 & \cdots & n_r \\ m_1 & \cdots & m_r \end{pmatrix} = \sum_{l_1, \dots, l_r} A \begin{pmatrix} n_1 & \cdots & n_r \\ l_1 & \cdots & l_r \end{pmatrix} \beta \begin{pmatrix} l_1 & \cdots & l_r \\ m_1 & \cdots & m_r \end{pmatrix}$$

这对于求面积的子块有很大帮助

### 3) Laplace 展开定理

将任意  $k$  行展开是我们找某一行展开计算得来的推论

Theorem: (Laplace 定理)  $A \in M_n(\mathbb{R})$

$$\overbrace{\{n_1, \dots, n_k\}}^{\text{固定 } i_1, \dots, i_k} \subseteq \{1, 2, \dots, n\} \quad A \begin{pmatrix} n_1, \dots, n_k \\ i_1, \dots, i_k \end{pmatrix}$$

$$|A| = \sum_{\substack{i_1, \dots, i_k \\ \subseteq \{1, 2, \dots, n\}}} A \begin{pmatrix} n_1, \dots, n_k \\ i_1, \dots, i_k \end{pmatrix} f(A)$$

$f(A) = \underbrace{\det(A_{i_1, \dots, i_k})}_{\text{由 } A_{i_1, \dots, i_k} \text{ 对应全余阵}}$

$$\text{或 } f(A) = \sum_{r=1}^n A[\alpha_r, \gamma] (-1)^{|\alpha_r|+r} A[\alpha_r, \gamma^c]$$



扫描全能王 创建

$$\begin{pmatrix} a & b \\ b & a \end{pmatrix}^{2n}$$

将上式代入 除以  $A \begin{pmatrix} 1 & 2n \\ 1 & 2n \end{pmatrix}$  其余为 0

$$\Rightarrow f(A) = \begin{pmatrix} a & b \\ b & a \end{pmatrix}^{(2n+1) \times 2} A_{2n-2}$$

$$= (a^2 - b^2)^{A_{2n-2}}$$

$$= (a^2 - b^2)^n$$

4) Cauchy 矩阵的逆矩阵

$A = (a_{ij})$   $a_{ij} = (a_i + b_j)^k$  是什么样的矩阵的行列式的计算一直都没一个问题

$k=1$  时 我们都非常清楚 但  $k \geq 2$  指的是什么

今天我们来谈  $k=1$  时  $k=-1$  时

$$\begin{pmatrix} \frac{1}{a_1+b_1} & \frac{1}{a_1+b_2} & \cdots & \frac{1}{a_1+b_n} \\ \frac{1}{a_2+b_1} & \frac{1}{a_2+b_2} & \cdots & \frac{1}{a_2+b_n} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ \frac{1}{a_n+b_1} & \frac{1}{a_n+b_2} & \cdots & \frac{1}{a_n+b_n} \end{pmatrix} = ?$$



首先 第一行乘以  $(a_1+b_1)$ ... $(a_n+b_n)$   
第二行乘以  $(a_2+b_1)$ ... $(a_n+b_n)$

第n行乘以  $(a_1+b_n)$ ... $(a_n+b_n)$

我们把矩阵  $B$  转化为关于  $a_1, \dots, a_n, b_1, \dots, b_n$  的齐次多项式

这时我们将  $a_i$  设为未知数 那么  $|B|$  成为了关于  $a_i$  的齐次多项式

代入  $a_1 = a_2, a_3, \dots, a_n$  我们发现  $|B|=0$

这说明  $|B|$  关于  $a_1$  是  $n-1$  次多项式含有  $(a_1-a_2) \cdots (a_1-a_n)$

而这些项乘起来恰为  $n-1$  次  $|B| = \lambda(a_1-a_2) \cdots (a_1-a_n)$

$$\text{同理 } |B| = \lambda' (a_2-a_3)(a_3-a_4) \cdots (a_2-a_n)$$

$$= \lambda'_3 (a_3-a_4)(a_4-a_5) \cdots (a_3-a_n)$$

$$= \lambda'_n (a_n-a_1) \cdots (a_n-a_{n-1})$$

$$= \lambda'_1 (b_1-b_n) \cdots (b_1-b_{n-1})$$

$$= \lambda'_n (b_n-b_1) \cdots (b_n-b_{n-1})$$

其中  $\lambda'_i$  不含  $a_i$  且是  $n-1$  次多项式  
 $\lambda'_i$  不含  $b_i$  且是  $n-1$  次多项式

$$\text{而 } \prod_{i \neq j} (a_i - a_j) (b_i - b_j) \text{ 是 } (n-1)^n \text{ 次多项式}$$

$$\text{从而 } |B| = \lambda \prod_{i \neq j} (a_i - a_j) (b_i - b_j) \quad \lambda \text{ 为常数 代入得 } \lambda = 1$$

$$\text{从而 } |A| = \frac{|B|}{\prod (a_i + b_j)} = \frac{\prod_{i \neq j} (a_i - a_j) (b_i - b_j)}{\prod_{i \neq j} (a_i + b_j)}$$