第一次习题课讲义

涂嘉乐

2025年10月12日

1 作业选讲

习题 1 (T113 P10) 设 A_{ij} 是 n 阶方阵 $A=(a_{ij})$ 的行列式 $\det A$ 的元素 a_{ij} 的代数余子式,证明:

$$\begin{vmatrix} A_{ik} & A_{jk} \\ A_{il} & A_{jl} \end{vmatrix} = (-1)^{i+j+k+l} A \begin{pmatrix} 1 & \cdots & (i-1) & (i+1) & \cdots & (j-1) & (j+1) & \cdots & n \\ 1 & \cdots & (k-1) & (k+1) & \cdots & (l-1) & (l+1) & \cdots & n \end{pmatrix} \det(A)$$

评价 本题乍一看没什么头绪,我们先进行分析:回忆 A 的伴随矩阵

$$A^* = \begin{pmatrix} A_{11} & A_{21} & \cdots & A_{n1} \\ A_{12} & A_{22} & \cdots & A_{n2} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ A_{1n} & A_{2n} & \cdots & A_{nn} \end{pmatrix}$$

则 $LHS=A^*inom{k}{i}$,由伴随矩阵的性质知 $AA^*=\det(A)I_n$,接下来我们可以先讨论一些特殊情形,然后再将问题一般化

证明 Case 1. 当 i=k=n-1, j=l=n 时,此时 $LHS=\begin{vmatrix}A_{n-1,n-1}&A_{n,n-1}\\A_{n-1,n}&A_{n,n}\end{vmatrix}$,即为 A^* 右下角的 2×2 分块,为了让所求式子中出现这一项,我们考虑对 $AA^*=\det(A)I_n$ 中的 A^* 进行分块处理,见下式

$$\begin{pmatrix} a_{11} & a_{12} & \cdots & a_{1,n-2} & a_{1,n-1} & a_{1,n} \\ a_{21} & a_{22} & \cdots & a_{2,n-2} & a_{2,n-1} & a_{2,n} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots & \vdots & \vdots \\ a_{n-2,1} & a_{n-2,2} & \cdots & a_{n-2,n-2} & a_{n-2,n-1} & a_{n-2,n} \\ a_{n-1,1} & a_{n-1,2} & \cdots & a_{n-1,n-2} & a_{n-1,n-1} & a_{n-1,n} \\ a_{n,1} & a_{n,2} & \cdots & a_{n,n-2} & a_{n,n-1} & a_{n,n} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 1 & 0 & \cdots & 0 & A_{n-1,1} & A_{n1} \\ 0 & 1 & \cdots & 0 & A_{n-1,2} & A_{n2} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots & \vdots & \vdots \\ 0 & 0 & \cdots & 1 & A_{n-1,n-2} & A_{n,n-2} \\ 0 & 0 & \cdots & 0 & A_{n-1,n-1} & A_{n,n-2} \\ 0 & 0 & \cdots & 0 & A_{n-1,n-1} & A_{n,n-1} \\ 0 & 0 & \cdots & 0 & A_{n-1,n} & A_{n,n} \end{pmatrix}$$

$$= \begin{pmatrix} a_{11} & a_{12} & \cdots & a_{1,n-2} & 0 & 0 \\ a_{21} & a_{22} & \cdots & a_{2,n-2} & 0 & 0 \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots & \vdots & \vdots \\ a_{n-2,1} & a_{n-2,2} & \cdots & a_{n-2,n-2} & 0 & 0 \\ * & * & \cdots & * & \det(A) & 0 \\ * & * & * & \cdots & * & 0 & \det(A) \end{pmatrix}$$



其中 * 表示不重要的部分,关于新矩阵的最后两列,大家也可以用行列式的 Laplace 展开

$$\sum_{k=1}^{n} a_{ik} A_{jk} = \begin{cases} 0, & i \neq j \\ \det(A), & i = j \end{cases}$$

进行验证。对上式两边同时取行列式即得

$$\det(A) \cdot \begin{vmatrix} A_{n-1,n-1} & A_{n,n-1} \\ A_{n-1,n} & A_{n,n} \end{vmatrix} = A \begin{pmatrix} 1 & \cdots & n-2 \\ 1 & \cdots & n-2 \end{pmatrix} \cdot \det(A)^2 = (-1)^{n-1+n-1+n+n} \cdot A \begin{pmatrix} 1 & \cdots & n-2 \\ 1 & \cdots & n-2 \end{pmatrix} \cdot \det(A)^2$$

如果 $\det(A) \neq 0$,则两边同时消去一个 $\det(A)$ 即得证;如果 $\det(A) = 0$,那么 $\operatorname{rank}(A^*) \leq 1$,进而 $\begin{vmatrix} A_{n-1,n-1} & A_{n,n-1} \\ A_{n-1,n} & A_{n,n} \end{vmatrix} = 0$,即 LHS = RHS = 0,仍成立

Case 2. 一般情形, 我们考虑将 A 的第 i,j 行与第 n-1,n 行交换, A 的第 k,l 列与第 n-1,n 列交换, 记所得的矩阵为 \tilde{A} , 则

我们对 \tilde{A} 运用 Case 1,则有

$$\begin{vmatrix} \tilde{A}_{n-1,n-1} & \tilde{A}_{n,n-1} \\ \tilde{A}_{n-1,n} & \tilde{A}_{n,n} \end{vmatrix} = (-1)^{n-1+n+n-1+n} \tilde{A} \begin{pmatrix} 1 & \cdots & n-2 \\ 1 & \cdots & n-2 \end{pmatrix} \det(\tilde{A})$$



接下来以 $\tilde{A}_{n,n}$ 为例,因为

我们此时将第 k 列与第 n-1 列对换,行列式改变 (-1); 将第 l 列不断与右边的列对换至最后一列,行列式改变 $(-1)^{n-1-l}$ $(l \to l+1 \to \cdots \to n-1)$; 同理将第 i 行和第 n-1 行对换,行列式改变 (-1); 将第 j 行不断与下面的行对换至最后一行,行列式改变 $(-1)^{n-1-j}$,经过这样操作后我们就将 $\tilde{A}_{n,n}$ 变为 $A_{j,l}$,因此

$$\tilde{A}_{n,n} = (-1)^{2(n-1)-j-l} A_{i,l} = (-1)^{j+l} A_{i,l}$$

同理我们有

$$\tilde{A}_{n-1,n-1} = (-1)^{i+k} A_{i,k}, \quad \tilde{A}_{n-1,n} = (-1)^{i+l} A_{i,l}, \quad \tilde{A}_{n,n-1} = (-1)^{j+k} A_{j,k}$$

且

$$\tilde{A}\begin{pmatrix} 1 & \cdots & n-2 \\ 1 & \cdots & n-2 \end{pmatrix} = (-1)^4 A \begin{pmatrix} 1 & \cdots & (i-1) & (i+1) & \cdots & (j-1) & (j+1) & \cdots & n \\ 1 & \cdots & (k-1) & (k+1) & \cdots & (l-1) & (l+1) & \cdots & n \end{pmatrix}$$
$$\det(\tilde{A}) = (-1)^{1+1} \det(A) = \det(A)$$

所以我们有

$$LHS = \begin{vmatrix} (-1)^{i+k} A_{i,k} & (-1)^{j+k} A_{j,k} \\ (-1)^{i+l} A_{i,l} & (-1)^{j+l} A_{j,l} \end{vmatrix} = (-1)^{k+l} \begin{vmatrix} (-1)^{i} A_{i,k} & (-1)^{j} A_{j,k} \\ (-1)^{i} A_{i,l} & (-1)^{j} A_{j,l} \end{vmatrix} = (-1)^{i+j+k+l} \begin{vmatrix} A_{i,k} & A_{j,k} \\ A_{i,l} & A_{j,l} \end{vmatrix}$$

$$RHS = A \begin{pmatrix} 1 & \cdots & (i-1) & (i+1) & \cdots & (j-1) & (j+1) & \cdots & n \\ 1 & \cdots & (k-1) & (k+1) & \cdots & (l-1) & (l+1) & \cdots & n \end{pmatrix} \det(A)$$

所以一般情况得证 □

习题 2 (P143 T4) 设给定矩阵 $A \in \mathbb{F}^{m \times n}, B \in \mathbb{F}^{m \times p}$,未知矩阵 $X \in \mathbb{F}^{n \times p}$,证明矩阵方程 AX = B 有解的充要条件是 $\mathrm{rank}(A) = \mathrm{rank}(A, B)$,其中 (A, B) 是矩阵 A, B 并排而成的矩阵

证明 (\Longrightarrow) : 将 A, X, B 接列分块为 $A = (\alpha_1, \dots, \alpha_n), X = (x_1, \dots, x_p), B = (\beta_1, \dots, \beta_p)$, 其中 $\alpha_i \in \mathbb{R}^{m \times 1}, x_i \in \mathbb{F}^{n \times 1}, \beta_i \in \mathbb{F}^{m \times 1}$, 则

$$AX = B \iff (Ax_1, \cdots, Ax_p) = (\beta_1, \cdots, \beta_p)$$

即 AX = B 有解当且仅当 $Ax_1 = \beta_1, \dots, Ax_n = \beta_n$ 有解, 由课本 3.6 节的定理 2 知, $\operatorname{rank}(A) =$



 $\mathrm{rank}(A,\beta_i), \forall i$,即 $\mathrm{rank}(\alpha_1,\cdots,\alpha_n)=\mathrm{rank}(\alpha_1,\cdots,\alpha_n,\beta_i)$,即 $\forall i,\beta_i$ 可以被 A 的列向量组 $\{\alpha_1,\cdots,\alpha_n\}$ 线性表示,设 $\{\alpha_1,\cdots,\alpha_n\}$ 的一个极大无关组为 $\{\alpha_{i_1},\cdots,\alpha_{i_r}\}$,则它也是 $\{\alpha_1,\cdots,\alpha_n,\beta_1,\cdots,\beta_p\}$ 的极大无关组,进而

$$rank(A) = rank\{\alpha_1, \dots, \alpha_n\} = rank\{\alpha_1, \dots, \alpha_n, \beta_1, \dots, \beta_p\} = rank(A, B)$$

(⇐=): 由 $\operatorname{rank}(A) = \operatorname{rank}(A,B)$ 知, $\operatorname{rank}\{\alpha_1,\cdots,\alpha_n\} = \operatorname{rank}\{\alpha_1,\cdots,\alpha_n,\beta_1,\cdots,\beta_p\}$,即 $\forall i,\beta_i$ 可以被 $\{\alpha_1,\cdots,\alpha_n\}$ 线性表示,即

$$rank\{\alpha_1, \cdots, \alpha_n\} = rank\{\alpha_1, \cdots, \alpha_n, \beta_i\} \Longrightarrow rank(A) = rank(A, \beta_i)$$

则 $\forall 1 \leq i \leq p, Ax = \beta_i$ 有解, 所以 AX = B 有解

习题 3 (P134 T6) 设 $A \in \mathbb{F}^{m \times n}, B \in \mathbb{F}^{n \times m}$, 证明 $\mathrm{rank}(AB) = \mathrm{rank}(A)$ 的充要条件是: 存在 $C \in \mathbb{F}^{m \times n}$, s.t. A = ABC, 并由此证明: 如果 $\mathrm{rank}(AB) = \mathrm{rank}(A)$, 且方阵 AB 幂等, 则方阵 BA 也幂等

证明 (\longleftarrow) : 若存在 $C \in \mathbb{F}^{m \times n}$, s.t. A = ABC, 则

$$\operatorname{rank}(A) = \operatorname{rank}(ABC) \le \operatorname{rank}(AB) \le \operatorname{rank}(A) \Longrightarrow \operatorname{rank}(A) = \operatorname{rank}(AB)$$

(⇒): 方法 I (较为巧妙)

因为矩阵方程 ABX = A 有解 C 当且仅当 $\operatorname{rank}(AB, A) = \operatorname{rank}(A)$,所以我们只需证明 $\operatorname{rank}(AB, A) = \operatorname{rank}(A)$,因为 $(AB, A) = A(B, I_n)$,所以我们有

$$\operatorname{rank}(A) = \operatorname{rank}(AB) \le \operatorname{rank}(AB, A) = \operatorname{rank}(A(B, I_n)) \le \operatorname{rank}(A)$$

若 rank(AB) = rank(A) 且 AB 幂等,则 $\exists C, s.t. ABC = A$,所以

$$(BA)^2 = BABA = BABABC = B(ABAB)C = BABC = BA$$

即 BA 也幂等

评价 本题运用线性空间的语言可以非常快解决, 我们很快就会学到

习题 4 (P151 T2) 设 A,B,C 分别是 $m \times n,p \times q,m \times q$ 阶矩阵, X 是 $n \times p$ 阶未知矩阵, 证明: 矩阵方程 AXB=C 有解的充分必要条件是 $(I_m-AA^-)C=0$ 和 $C(I_q-B^-B)=0$, 并且当有解时,它的通解为

$$X = A^{-}CB^{-} + (I_n - A^{-}A)Y + Z(I_p - BB^{-}) + (I_n - A^{-}A)W(I_p - BB^{-})$$

其中 Y, Z, W 为任意 $n \times p$ 阶矩阵

证明 (\Longrightarrow) : 若矩阵方程 AXB=C 有解 $X=X_0$, 则

$$(I_m - AA^-)C = (I_m - AA^-)AX_0B = AX_0B - AA^-AX_0B$$

= $AX_0B - AX_0B = O$



$$C(I_q - B^- B) = AX_0B(I_q - B^- B) = AX_0B - AX_0BB^- B$$

= $AX_0B - AX_0B = O$

$$AX_0B = A(A^-CB^-)B = (AA^-C)B^-B = CB^-B = C$$

即 $X_0 = A^-CB^-$ 为矩阵方程 AXB = C 的一个解

接下来证明 $X = A^-CB^- + (I_n - A^-A)Y + Z(I_p - BB^-) + (I_n - A^-A)W(I_p - BB^-)$ 为矩阵方程 AXB = C 的通解,我们需要证明两点

- 上面的表达式确实为解
- 每个解都能写成上面的表达式 首先

$$AXB = A[A^{-}CB^{-} + (I_{n} - A^{-}A)Y + Z(I_{p} - BB^{-}) + (I_{n} - A^{-}A)W(I_{p} - BB^{-})]B$$

$$= AX_{0}B + A(I_{n} - A^{-}A)YB + AZ(I_{p} - BB^{-})B + A(I_{n} - A^{-}A)W(I_{p} - BB^{-})B$$

$$= O + (A - AA^{-}A)YB + AZ(B - BB^{-}B) + (A - AA^{-}A)W(B - BB^{-}B)$$

$$= O + O + O + O = O$$

即 X 确实是解, 其次, 对于任意矩阵方程 AXB=C 的解 $X=X_0$, 我们证明它均有通解的形式, 取通解中的 $Y=Z=X_0, W=-X_0$, 则

$$A^{-}CB^{-} + (I_{n} - A^{-}A)X_{0} + X_{0}(I_{p} - BB^{-}) + (I_{n} - A^{-}A)(-X_{0})(I_{p} - BB^{-})$$

$$= A^{-}CB^{-} + X_{0} - A^{-}AX_{0} + X_{0} - X_{0}BB^{-} - X_{0} + A^{-}AX_{0} + X_{0}BB^{-} - A^{-}CB^{-}$$

$$= X_{0}$$

即 X_0 确实可以写为通解的形式

习题 5 (P66 T9) 设 $b_{ij} = (a_{i1} + \cdots + a_{in}) - a_{ij}, 1 \le i, j \le n$, 证明

$$\begin{vmatrix} b_{11} & b_{12} & \cdots & b_{1n} \\ b_{11} & b_{12} & \cdots & b_{1n} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ b_{11} & b_{12} & \cdots & b_{1n} \end{vmatrix} = (-1)^{n-1} (n-1) \begin{vmatrix} a_{11} & a_{12} & \cdots & a_{1n} \\ a_{11} & a_{12} & \cdots & a_{1n} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{11} & a_{12} & \cdots & a_{1n} \end{vmatrix}$$

如果 $b_{ij} = (a_{i1} + \dots + a_{in}) - ka_{ij}, 1 \le k \le n, 1 \le i, j \le n$, 结论又怎样?

证明 直接考虑 $b_{ij} = (a_{i1} + \cdots + a_{in}) - ka_{ij}, 1 \le k \le n, 1 \le i, j \le n$ 的情形



解法 I: 我们记 $s_i=a_{i1}+\cdots+a_{in}$, 注意到每列中有相同的 $(s_1,\cdots,s_n)^T$, 则我们可以使用升阶法

$$\begin{vmatrix} b_{11} & b_{12} & \cdots & b_{1n} \\ b_{11} & b_{12} & \cdots & b_{1n} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ b_{11} & b_{12} & \cdots & b_{1n} \end{vmatrix} = \begin{vmatrix} s_1 - ka_{11} & s_1 - ka_{12} & \cdots & s_1 - ka_{1n} \\ s_2 - ka_{21} & s_2 - ka_{22} & \cdots & s_2 - ka_{2n} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ s_n - ka_{n1} & s_n - ka_{n2} & \cdots & s_n - ka_{nn} \end{vmatrix}$$

$$= \begin{vmatrix} 1 & 0 & 0 & \cdots & 0 \\ s_1 & s_1 - ka_{11} & s_1 - ka_{12} & \cdots & s_1 - ka_{1n} \\ s_2 & s_2 - ka_{21} & s_2 - ka_{22} & \cdots & s_2 - ka_{2n} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ s_n & s_n - ka_{n1} & s_n - ka_{n2} & \cdots & s_n - ka_{nn} \end{vmatrix}$$

$$= \begin{vmatrix} 1 & -1 & -1 & -1 & \cdots & -1 \\ s_1 & -ka_{11} & -ka_{12} & \cdots & -ka_{1n} \\ s_2 - ka_{21} & -ka_{22} & \cdots & -ka_{2n} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ s_n - ka_{n1} - ka_{n2} & \cdots & -ka_{nn} \end{vmatrix}$$

$$= (-k)^n \begin{vmatrix} 1 & \frac{1}{k} & \frac{1}{k} & \cdots & \frac{1}{k} \\ s_1 & a_{11} & a_{12} & \cdots & a_{2n} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ s_n & a_{n1} & a_{n2} & \cdots & a_{2n} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ s_n & a_{n1} & a_{n2} & \cdots & a_{2n} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ 0 & a_{n1} & a_{n2} & \cdots & a_{2n} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ 0 & a_{n1} & a_{n2} & \cdots & a_{nn} \end{vmatrix}$$

$$= (1 - \frac{n}{k})(-k)^n \begin{vmatrix} a_{11} & a_{12} & \cdots & a_{1n} \\ a_{11} & a_{12} & \cdots & a_{1n} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{11} & a_{12} & \cdots & a_{1n} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{11} & a_{12} & \cdots & a_{1n} \end{vmatrix}$$

解法 Π (需要集中注意力): 注意到 b_{ij} 为矩阵 A 的第 i 行的除去第 j 个元素 a_{ij} 的全体元素相加,这样的效果能通过除去第 j 个元素为 1-k,其余元素为 1 的列向量 $(1,\cdots,1,1-k,1,\cdots,1)$ 产生,即

$$\begin{pmatrix} b_{11} & b_{12} & \cdots & b_{1n} \\ b_{11} & b_{12} & \cdots & b_{1n} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ b_{11} & b_{12} & \cdots & b_{1n} \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} a_{11} & a_{12} & \cdots & a_{1n} \\ a_{11} & a_{12} & \cdots & a_{1n} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{11} & a_{12} & \cdots & a_{1n} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 1-k & 1 & \cdots & 1 \\ 1 & 1-k & \cdots & 1 \\ 1 & 1 & \ddots & 1 \\ 1 & 1 & \cdots & 1-k \end{pmatrix}$$

两边同时取行列式即可得证,即我们只需计算矩阵 K 的行列式(可以通过初等变换来求,以下是一个较



为简单的方法). 其中

$$K = \begin{pmatrix} 1 - k & 1 & \cdots & 1 \\ 1 & 1 - k & \cdots & 1 \\ 1 & 1 & \ddots & 1 \\ 1 & 1 & \cdots & 1 - k \end{pmatrix}$$

而注意到

$$K = \begin{pmatrix} 1 - k & 1 & \cdots & 1 \\ 1 & 1 - k & \cdots & 1 \\ 1 & 1 & \ddots & 1 \\ 1 & 1 & \cdots & 1 - k \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 \\ 1 \\ \vdots \\ 1 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 1 & 1 & \cdots & 1 \end{pmatrix} - kI_n$$

记 $\alpha = (1, 1, \dots, 1)^T$ 利用 $\lambda^n \det(\lambda I_m - AB) = \lambda^m \det(\lambda I_n - BA)$ 知

$$\det(K) = (-1)^n \det(-K) = (-1)^n \det(kI_n - \boldsymbol{\alpha}^T \boldsymbol{\alpha}) = (-1)^n |k - \alpha \boldsymbol{\alpha}^T| = (-1)^n (k - n) k^{n-1}$$

2 补充内容

2.1 (分块) 矩阵的打洞细讲

回忆矩阵的三种初等变换

- (1) 交换矩阵的两行/列
- (2) 某一行/列乘以某个数 λ
- (3) 某一行/列乘以λ倍加到另一行/列上

类似地,对于分块矩阵也有三种初等变换

(1) 交换矩阵的两个分块行/列



(2) 某一分块行/列**左**乘某个矩阵 M; 某一分块列**右**乘某个矩阵 M

(3) 某一分块行**左**乘某个矩阵 M 后加到另一分块行上,某一分块列**右**乘某个矩阵 M 后加到另一分块列上

(该矩阵有两种理解:将第j分块行左乘矩阵M加到第i分块行;将第i分块列右乘矩阵M加到第j分块列)

命题 1(打洞的步骤)打洞,即把某个矩阵 A 通过(分块)初等变换变成上/下三角阵,我们通常要将角落的矩阵变成零矩阵,因此称为打洞,打洞的步骤主要如下

- (1) 明确要对矩阵 A 进行上述三种初等变换中的哪一种
- (2) 先对单位阵做所需的初等变换得到矩阵 J
- (3) 若所需初等变换为行变换,则对矩阵 A 左乘矩阵 J; 若所需初等变换为列变换,则对矩阵 A 右乘矩阵 J

这样讲可能比较抽象,我们接下来介绍几个例子,首先最典型的就是 Schur 公式(这里我们假设 D可逆)

$$\det \begin{pmatrix} A & B \\ C & D \end{pmatrix} = \det(A)\det(D - CA^{-1}B) = \det(D)\det(A - BD^{-1}C)$$

我们要给 $\begin{pmatrix} A & B \\ C & D \end{pmatrix}$ 打洞,即把 B 和 C 都变成零矩阵。首先我们把左下角的 C 打成零矩阵,可以将第一

行左乘 $-CA^{-1}$ 加到第二行,我们先对单位阵做该操作得到 $\begin{pmatrix} I \\ -CA^{-1} & I \end{pmatrix}$,所以

$$\begin{pmatrix} I \\ -CA^{-1} & I \end{pmatrix} \begin{pmatrix} A & B \\ C & D \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} A & B \\ O & D - CA^{-1}B \end{pmatrix}$$



然后我们将新矩阵的第一列右乘 $-A^{-1}B$ 加到第二列,我们先对单位阵做该操作得到 $\begin{pmatrix} I & -A^{-1}B \\ I \end{pmatrix}$,所以

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

习题 6 (去年期中) 设 \mathbb{F} 是域, 矩阵 $A, B \in \mathbb{F}^{n \times n}$, 证明

$$\operatorname{rank} \begin{pmatrix} A & B \\ B & A \end{pmatrix} = \operatorname{rank}(A+B) + \operatorname{rank}(A-B)$$

证明 如果我们能够通过打洞将 $\begin{pmatrix} A & B \\ B & A \end{pmatrix}$ 变成 $\begin{pmatrix} A+B & O \\ O & A-B \end{pmatrix}$, 那么就证完了,考虑分块变换

$$\begin{pmatrix} A & B \\ B & A \end{pmatrix} \xrightarrow{r_1 \to r_1 + r_2} \begin{pmatrix} A + B & A + B \\ B & A \end{pmatrix} \xrightarrow{c_2 \to c_2 - c_1} \begin{pmatrix} A + B \\ B & A - B \end{pmatrix}$$

接下来是一个棘手的问题,怎么把左下角的 B 打掉? 我们可以双管齐下,即行、列变换都使用,设 x(A+B)+y(A-B)=B,则 x+y=0, x-y=1,解得 $x=\frac{1}{2}, y=-\frac{1}{2}$,因此考虑如下分块变换

$$\begin{pmatrix} A+B & \\ B & A-B \end{pmatrix} \xrightarrow{r_2 \to r_2 - \frac{1}{2}r_1} \begin{pmatrix} A+B & \\ -\frac{A}{2} + \frac{B}{2} & A-B \end{pmatrix} \xrightarrow{c_1 \to c_1 + \frac{1}{2}c_2} \begin{pmatrix} A+B & \\ & A-B \end{pmatrix}$$

接下来我们写出每一步所用到的矩阵,第一步是将第二行加到第一行,即为 $\begin{pmatrix} I & I \\ I \end{pmatrix}$; 第二步是将第二列 滅去第一列,即为 $\begin{pmatrix} I & -I \\ I \end{pmatrix}$; 第三步是将第二行减去 $\frac{1}{2}$ 倍的第一行,即为 $\begin{pmatrix} I \\ -\frac{1}{2}I & I \end{pmatrix}$; 第四步是第一列 加上 $\frac{1}{2}$ 倍的第二列,即为 $\begin{pmatrix} I \\ \frac{1}{2}I & I \end{pmatrix}$,所以

$$\begin{pmatrix} I \\ -\frac{1}{2}I & I \end{pmatrix} \begin{pmatrix} I & I \\ I \end{pmatrix} \begin{pmatrix} A & B \\ B & A \end{pmatrix} \begin{pmatrix} I & -I \\ & I \end{pmatrix} \begin{pmatrix} I \\ \frac{1}{2}I & I \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} A+B & O \\ O & A-B \end{pmatrix}$$

由于左/右乘可逆矩阵, 秩不变, 所以

$$\operatorname{rank} \begin{pmatrix} A & B \\ B & A \end{pmatrix} = \operatorname{rank} \begin{pmatrix} A+B & O \\ O & A-B \end{pmatrix} = \operatorname{rank}(A+B) + \operatorname{rank}(A-B)$$

2.2 摄动法

引理 2 设 $A \in \mathbb{R}^{n \times n}$, 则存在正数 $t_0 > 0$, 使得对 $\forall 0 < t < t_0$, 方阵 $tI_n + A$ 均可逆

证明 因为 $|tI_n + A|$ 是一个关于 t 的 n 次首一多项式, 我们先设

$$|tI_n + A| = t^n + a_{n-1}t^{n-1} + \dots + a_1t + a_0$$



由于 n 次多项式至多有 n 个实根, 若实根全为零, 则取任意 $t_0 > 0$ 均成立; 若实根不全为零, 则取 t_0 为 所有实根中绝对值最小的那个,则对 $\forall 0 < t < t_0$, t 均不是 $|tI_n + A| = 0$ 的根

命题 3 若矩阵的数域为 ℝ 或 ℂ, 我们可以使用摄动法, 具体步骤如下

- (1) 先证明要证明的命题对可逆阵成立
- (2) 取一列 $\{t_k\}_{k=1}^{\infty}$, s.t. $t_k \to 0$, 且 $t_k I_n + A$ 均为可逆矩阵, 验证 $t_k I_n + A$ 仍然满足题目中的条件, 因 此要证明的命题对 $t_kI_n + A$ 成立
- (3) 利用连续性, 我们在等式两边令 $t_k \to 0$, 即可得到所证命题

习题 7 设 $A \in \mathbb{R}^{m \times m}, B \in \mathbb{R}^{n \times n},$ 求

$$C = \begin{pmatrix} A & \\ & B \end{pmatrix}$$

的伴随矩阵

证明 Case 1. 若 A,B 均可逆,以下我们通过尝试求出 C^* ,即求矩阵 X 满足 $CX = \det(C)I_{m+n} =$ $|A| \cdot |B|I_{m+n}$,首先考虑 $X_1 = \begin{pmatrix} A^* \\ B^* \end{pmatrix}$,则 $CX_1 = \begin{pmatrix} |A|I_m \\ |B|I_n \end{pmatrix} \neq \begin{pmatrix} |A| \cdot |B|I_m \\ |A| \cdot |B|I_n \end{pmatrix}$,所 以我们需要给 A^* 补一个系数 |B|, 给 B^* 补一个系数 |B|

$$\begin{pmatrix} A \\ B \end{pmatrix} \begin{pmatrix} |B|A \\ |A|B \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} |A| \cdot |B|I_m \\ |A| \cdot |B|I_n \end{pmatrix} = \det(C)I_n \Longrightarrow C^* = \begin{pmatrix} |B|A \\ |A|B \end{pmatrix}$$

Case 2. 若 A, B 至少有一个不可逆,由引理 2, 存在 $t_1, t_2 > 0, \text{s.t.} \ \forall 0 < t < t_1 \ \text{时,方阵} \ tI_m + A;$ $\forall 0 < t < t_2$ 时,方阵 $tI_n + B$ 均可逆,取 $t_0 = \min\{t_1, t_2\}$,则由 Case 1 知

$$\begin{pmatrix} tI_m + A & \\ & tI_n + B \end{pmatrix}^* = \begin{pmatrix} |tI_n + B|(tI_m + A) & \\ & |tI_m + A|(tI_n + B) \end{pmatrix}, \quad \forall t \in (0, t_0)$$

所以我们可以找到一列 $t_k \to 0$, 使得上式成立, 令等式两边 $t_k \to 0$, 即得

$$\begin{pmatrix} A & \\ & B \end{pmatrix}^* = \begin{pmatrix} |B|A & \\ & |A|B \end{pmatrix}$$

与秩相关的等式、不等式 2.3

命题 4 (1) $\operatorname{rank}(AB) \leq \min\{\operatorname{rank}(A), \operatorname{rank}(B)\}$

(2)
$$\operatorname{rank} \begin{pmatrix} A \\ B \end{pmatrix} = \operatorname{rank}(A) + \operatorname{rank}(B)$$

(2)
$$\operatorname{rank} \begin{pmatrix} A \\ B \end{pmatrix} = \operatorname{rank}(A) + \operatorname{rank}(B)$$

(3) $\operatorname{rank} \begin{pmatrix} A & C \\ B \end{pmatrix} \ge \operatorname{rank}(A) + \operatorname{rank}(B)$

(4) $\operatorname{rank}(A) \leq \operatorname{rank}(A \mid B), \operatorname{rank}(B) \leq \operatorname{rank}(A \mid B)$

(5)
$$\operatorname{rank}\left(A \mid B\right) \leq \operatorname{rank}(A) + \operatorname{rank}(B), \operatorname{rank}\left(A \mid B\right) \leq \operatorname{rank}(A) + \operatorname{rank}(B)$$

(6) $\operatorname{rank}(A \pm B) \le \operatorname{rank}(A) + \operatorname{rank}(B)$



- (7) $\operatorname{rank}(A B) \ge |\operatorname{rank}(A) \operatorname{rank}(B)|$
- (8) (Sylvester 不等式) $\operatorname{rank}(AB) \ge \operatorname{rank}(A) + \operatorname{rank}(B) n$
- (9) (Frobenius 不等式) $\operatorname{rank}(ABC) \ge \operatorname{rank}(AB) + \operatorname{rank}(BC) \operatorname{rank}(B)$

证明 (1) 课上证过

(2) 读
$$\operatorname{rank}(A) = r_1, \operatorname{rank}(B) = r_2$$
,则 $P_1 A Q_1 = \begin{pmatrix} I_{r_1} & O \\ O & O \end{pmatrix}, P_2 B Q_2 = \begin{pmatrix} I_{r_2} & O \\ O & O \end{pmatrix}$,则

$$\begin{pmatrix} P_1 \\ P_2 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} A \\ B \end{pmatrix} \begin{pmatrix} Q_1 \\ Q_2 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} P_2 A Q_2 \\ P_2 B Q_2 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} I_{r_1} & O & O & O \\ O & O & O & O \\ O & O & I_{r_2} & O \\ O & O & O & O \end{pmatrix}$$

所以 $\operatorname{rank} \begin{pmatrix} A \\ B \end{pmatrix} = r_1 + r_2 = \operatorname{rank}(A) + \operatorname{rank}(B)$

(3) 假设
$$\operatorname{rank}(A) = r_1, \operatorname{rank}(B) = r_2$$
,则存在 A 的 r_1 阶子式 $A \begin{pmatrix} i_1 & \cdots & i_{r_1} \\ j_1 & \cdots & j_{r_1} \end{pmatrix} \neq 0$,存在 B 的 r_2 阶子式 $B \begin{pmatrix} k_1 & \cdots & k_{r_2} \\ l_1 & \cdots & l_{r_2} \end{pmatrix} \neq 0$,因此我们考虑 $X = \begin{pmatrix} A & C \\ B \end{pmatrix}$ 的子式(设 A 是 $n \times m$ 阶矩阵)

$$X\begin{pmatrix} i_1 & \cdots & i_{r_1} & n+k_1 & \cdots & n+k_{r_2} \\ j_1 & \cdots & j_{r_1} & m+l_1 & \cdots & m+l_{r_2} \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} a_{i_1,j_1} & \cdots & a_{i_1,j_{r_1}} & c_{i_1,l_1} & \cdots & c_{i_1,l_{r_2}} \\ \vdots & & \vdots & & \vdots \\ a_{i_{r_1},j_1} & \cdots & a_{i_{r_1},j_{r_1}} & c_{i_{r_1},l_1} & \cdots & c_{i_{r_1},l_{r_2}} \\ & & & b_{k_1,l_1} & \cdots & b_{k_1,l_{r_2}} \\ \vdots & & & \vdots & & \vdots \\ & & & b_{k_{r_2},l_1} & \cdots & b_{k_{r_2},l_{r_2}} \end{pmatrix} \neq 0$$

所以 X 有一个非零 $r_1 + r_2$ 阶子式,即 $\operatorname{rank} \begin{pmatrix} A & C \\ O & B \end{pmatrix} \ge r_1 + r_2 = \operatorname{rank}(A) + \operatorname{rank}(B)$

(4) 用列向量空间看,设 A,B 的列向量分别为 $\alpha_i,\beta_j,1 \leq i \leq n,1 \leq j \leq m$,显然有

$$\operatorname{rank}(A) = \operatorname{rank}(\alpha_1, \dots, \alpha_n) \le \operatorname{rank}(\alpha_1, \dots, \alpha_n, \beta_1, \dots, \beta_m) = \operatorname{rank}(A \mid B)$$

另一式同理

(5) 因为

$$\begin{pmatrix} I & I \end{pmatrix} \begin{pmatrix} A & \\ & B \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} A & B \end{pmatrix}$$

由 (1) 知 $\operatorname{rank}\begin{pmatrix} A & B \end{pmatrix} \leq \operatorname{rank}\begin{pmatrix} A & B \end{pmatrix} = \operatorname{rank}(A) + \operatorname{rank}(B)$,另一式由 $\begin{pmatrix} A & B \end{pmatrix}\begin{pmatrix} I & B \end{pmatrix}$ 可得

(6) 因为
$$\left(A \pm B\right) \begin{pmatrix} I \\ I \end{pmatrix} = A \pm B$$
 所以

$$\operatorname{rank}(A \pm B) \leq \operatorname{rank}\left(A + \pm B\right) \leq \operatorname{rank}(A) + \operatorname{rank}(\pm B) = \operatorname{rank}(A) + \operatorname{rank}(B)$$



(7) 因为

$$rank(A) = rank(A - B + B) \le rank(A - B) + rank(B)$$

所以 $\operatorname{rank}(A-B) \geq \operatorname{rank}(A) - \operatorname{rank}(B)$,交换 A, B 可得 $\operatorname{rank}(B-A) \geq \operatorname{rank}(B) - \operatorname{rank}(A)$,由于 $\operatorname{rank}(A-B) = \operatorname{rank}(B-A)$,所以

$$rank(A - B) \ge |rank(A) - rank(B)|$$

(8) 考虑分块初等变换

$$\begin{pmatrix} I_n & \\ & AB \end{pmatrix} \xrightarrow{r_2 \to Ar_1 + r_2} \begin{pmatrix} I_n & \\ A & AB \end{pmatrix} \xrightarrow{c_2 \to c_2 - c_1 B} \begin{pmatrix} I_n & -B \\ A & O \end{pmatrix} \xrightarrow{r_1 \leftrightarrow r_2} \begin{pmatrix} A & O \\ I_n & -B \end{pmatrix}$$

所以

$$n + \operatorname{rank}(AB) = \operatorname{rank}\begin{pmatrix} I_n & \\ & AB \end{pmatrix} = \operatorname{rank}\begin{pmatrix} A & O \\ I_n & -B \end{pmatrix} \ge \operatorname{rank}(A) + \operatorname{rank}(-B) = \operatorname{rank}(A) + \operatorname{rank}(B)$$

(9) 考虑分块初等变换

$$\begin{pmatrix} ABC & \\ & B \end{pmatrix} \xrightarrow{r_1 \to r_1 + Ar_2} \begin{pmatrix} ABC & AB \\ & B \end{pmatrix}] \xrightarrow{c_1 \to c_1 - c_2 C} \begin{pmatrix} & AB \\ -BC & B \end{pmatrix} \xrightarrow{c_1 \leftrightarrow c_2} \begin{pmatrix} AB & \\ B & -BC \end{pmatrix}$$

所以

$$\operatorname{rank}(ABC) + \operatorname{rank}(B) = \operatorname{rank}\begin{pmatrix} ABC & \\ & B \end{pmatrix} = \operatorname{rank}\begin{pmatrix} AB & \\ B & -BC \end{pmatrix} \geq \operatorname{rank}(AB) + \operatorname{rank}(BC)$$

评价 大家可以自己把 (8),(9) 打洞过程中每一步初等变换所用到的矩阵写出来

2.4 补充练习(看时间,不一定全讲)

习题 8 证明 $A 与 A^T$ 相似

证明 记

$$S = \begin{pmatrix} & & & 1 \\ & & 1 \\ & & \ddots & \\ 1 & & & \end{pmatrix}$$

则 $S^2 = I_n \Longrightarrow S^{-1} = S$, 且容易验证

$$A^T = SAS$$

评价 这个矩阵大家可以记一下, 之后还会见到



习题 9 设 $A \not\in m \times n$ 阶矩阵, $B \not\in n \times k$ 阶矩阵, $E \operatorname{rank}(AB) = \operatorname{rank}(B)$, 求证: 对任意的 $E \times k$ 阶矩阵 $E \setminus n$ $E \cap k$

证明 由 Frobenius 不等式知

$$rank(ABC) \ge rank(AB) + rank(BC) - rank(B) = rank(BC)$$

另一方面有 $rank(ABC) \le rank(BC)$, 所以 rank(ABC) = rank(BC)

习题 10 设 $A \neq m \times n$ 阶矩阵, 求证

- (1) 若 $\operatorname{rank}(A) = n$, 即 A 是列满秩矩阵,则必存在秩为 n 的 $n \times m$ 阶矩阵 B, 使得 $BA = I_n$, 我们称这样的矩阵 B 为 A 的左逆
- (2) 若 $\operatorname{rank}(A)=m$, 即 A 是行满秩矩阵,则必存在秩为 m 的 $n\times m$ 阶矩阵 C, 使得 $AC=I_m$, 我们称这样的矩阵 C 为 A 的右逆

证明 只证明 (1), (2) 类似, 由 $\operatorname{rank}(A) = n, A$ 是 $m \times n$ 阶矩阵知 $\exists m$ 阶方阵 P 和 n 阶方阵 Q, 使得

$$PAQ = \begin{pmatrix} I_n \\ O \end{pmatrix}$$

所以

$$(I_n \quad O) PAQ = (I_n \quad O) \begin{pmatrix} I_n \\ O \end{pmatrix} = I_n$$

进而

$$\begin{pmatrix} I_n & O \end{pmatrix} PA = Q^{-1} \Longrightarrow Q \begin{pmatrix} I_n & O \end{pmatrix} PA = I_n$$

我们取矩阵 $B = Q(I_n \ O) PA$ 即可

有了左/右逆的概念,我们再来看一下这道作业题(必要性的证明)

习题 11 (P134 T6) 设 $A \in \mathbb{F}^{m \times n}, B \in \mathbb{F}^{n \times m}$, 证明 $\operatorname{rank}(AB) = \operatorname{rank}(A)$ 的充要条件是: 存在 $C \in \mathbb{F}^{m \times n}$, s.t. A = ABC, 并由此证明: 如果 $\operatorname{rank}(AB) = \operatorname{rank}(A)$, 且方阵 AB 幂等,则方阵 BA 也幂等

证明
$$(\Longrightarrow)$$
: 设 $A=P\begin{pmatrix}I_r&O\\O&O\end{pmatrix}Q$,将 QB 进行分块,设 $QB=\begin{pmatrix}X_{11}&X_{12}\\X_{21}&X_{22}\end{pmatrix}$,则

$$AB = P \begin{pmatrix} I_r & O \\ O & O \end{pmatrix} \begin{pmatrix} X_{11} & X_{12} \\ X_{21} & X_{22} \end{pmatrix} = P \begin{pmatrix} X_{11} & X_{12} \\ O & O \end{pmatrix}$$

设 $\left(X_{11} \quad X_{12}\right)=Y$ 由于 $\mathrm{rank}(AB)=\mathrm{rank}(A)=r$,所以 Y 是行满秩矩阵,我们可以取 Y 的一个右逆 Z,则 $YZ=I_r$,我们取 $X=\begin{pmatrix} Z & O \end{pmatrix}Q$ 则

$$ABX = P\begin{pmatrix} X_{11} & X_{12} \\ O & O \end{pmatrix} = P\begin{pmatrix} Y \\ O \end{pmatrix} \begin{pmatrix} Z & O \end{pmatrix} Q = P\begin{pmatrix} I_r & O \\ O & O \end{pmatrix} Q$$



习题 12 设 $A \in m \times n$ 阶矩阵, 若 $\operatorname{rank}(A) = r$, 则存在 m 阶可逆方阵 P 和 n 阶可逆方阵 Q, 使得

$$PAQ = \begin{pmatrix} I_r & O \\ O & O \end{pmatrix}$$

如何求 P,Q?

证明

$$\begin{pmatrix} P_{m\times m} & O_{m\times n} \\ O_{n\times m} & I_n \end{pmatrix} \begin{pmatrix} A_{m\times n} & I_m \\ I_n & O_{n\times m} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} Q_{n\times n} & O_{n\times m} \\ O_{m\times n} & I_m \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} PA & P \\ I_n & O \end{pmatrix} \begin{pmatrix} Q & O \\ O & I_m \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} PAQ & P \\ Q & O \end{pmatrix}$$

所以我们只需写出矩阵

$$\begin{pmatrix} A & I_m \\ I_n & O \end{pmatrix}$$

对它进行行/列变换直到 A 变为 $\begin{pmatrix} I_r & O \\ O & O \end{pmatrix}$,则此时分块矩阵中就有 P 和 Q

评价 此时 P,Q 并不唯一, 因为这取决于行/列变换的顺序

习题 13 设 A 是 n 阶对称方阵或者反对称方阵, $\mathrm{rank}(A)=r$,求证: A 必有一个 r 阶主子式 $A\begin{pmatrix}i_1&i_2&\cdots&i_r\\i_1&i_2&\cdots&i_r\end{pmatrix}$ 不等于零

证明 由 $\operatorname{rank}(A) = r$,则 A 的行向量组秩也为 r,设行向量组的一个极大无关组为第 i_1, \dots, i_r 行构成的行向量,由对称/反对称性知,A 的第 i_1, \dots, i_r 列构成的列向量是 A 的列向量的极大无关组,进而

$$A\begin{pmatrix} i_1 & \cdots & i_r \\ i_1 & \cdots & i_r \end{pmatrix} \neq 0$$

(有点跳步, 具体大家自己论述一下)

习题 14 利用上一题结论,证明反对称方阵的秩必为偶数

证明 假设秩为奇数 2k+1,则必存在 2k+1 阶主子式不为零,而反对称方阵的主子式也是反对称的,而奇数阶反对称方阵的行列式一定非零 (因为 $A^T = -A$,两边同时取行列式即 $|A| = (-1)^{2k+1}|A| \Longrightarrow |A| = 0$,矛盾!

习题 15 (P114 T14) 设
$$A \in \mathbb{R}^{2n \times 2n}$$
,且 $A \begin{pmatrix} O & I_n \\ -I_n & O \end{pmatrix} A^T = \begin{pmatrix} O & I_n \\ -I_n & O \end{pmatrix}$,证明 $\det(A) = 1$

证明 这个是之前陈老师上课留的思考题,难度还是较大的。

设
$$A = \begin{pmatrix} A_{11} & A_{12} \\ A_{21} & A_{22} \end{pmatrix}$$
,则依题意有

$$\begin{pmatrix} O & I_n \\ -I_n & O \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} A_{11} & A_{12} \\ A_{21} & A_{22} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} O & I_n \\ -I_n & O \end{pmatrix} \begin{pmatrix} A_{11}^T & A_{21}^T \\ A_{12}^T & A_{22}^T \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} -A_{12}A_{11}^T + A_{11}A_{12}^T & -A_{12}A_{21}^T + A_{11}A_{22}^T \\ -A_{22}A_{11}^T + A_{21}A_{12}^T & -A_{22}A_{21}^T + A_{21}A_{22}^T \end{pmatrix}$$



所以我们有

$$\begin{cases} A_{11}A_{12}^T = A_{12}A_{11}^T \\ A_{21}A_{22}^T = A_{22}A_{21}^T \\ A_{11}A_{22}^T - A_{12}A_{21}^T = I_n \end{cases}$$

Case 1. A_{22} 可逆 由 Schur 公式

$$\begin{pmatrix} A_{11} & A_{12} \\ A_{21} & A_{22} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} I_n \\ -A_{22}^{-1} A_{21} & O \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} A_{11} - A_{12} A_{22}^{-1} A_{21} & A_{12} \\ & A_{22} \end{pmatrix}$$

所以

$$\det(A) = \det(A_{11} - A_{12}A_{22}^{-1}A_{21}) \det(A_{22}) = \det(A_{11} - A_{12}A_{22}^{-1}A_{21}) \det(A_{22}^{T})$$

$$= \det(A_{11}A_{22}^{T} - A_{12}A_{22}^{-1}A_{21}A_{22}^{T}) = \det[(I_n + A_{12}A_{21}^{T}) - A_{12}A_{22}^{-1}A_{22}A_{21}^{T}]$$

$$= \det(I_n) = 1$$

Case 2. A₂₂ 不可逆

我们设 $\tilde{A}_{22}=A_{22}+tX$,其中 X 待定,如果 $A_{22}+tX$ 可逆,我们希望能像 A_{22} 可逆的情形一样,用 Schur 公式计算 $\det(A(t))=\det\begin{pmatrix}A_{11}&A_{12}\\A_{21}&A_{22}+tX\end{pmatrix}$

$$\det(A(t)) = \det(A_{11} - A_{12}(A_{22} + tX)^{-1}A_{21}) \det(A_{22} + tX)$$

$$= \det(A_{11} - A_{12}(A_{22} + tX)^{-1}A_{21}) \det(A_{22}^T + tX^T)$$

$$= \det(A_{11}A_{22}^T + tA_{11}X^T - A_{12}(A_{22} + tX)^{-1}A_{21}(A_{22}^T + tX^T))$$

如果此时 $A_{21}X^T=XA_{21}^T$,则 $A_{21}(A_{22}^T+tX^T)=(A_{22}+tX)A_{21}^T$,故我们可以按照 A_{22} 可逆时的方法进行消元:

$$\det(A(t)) = \det[(I_n + A_{12}A_{21}^T) + tA_{11}X^T - A_{12}(A_{22} + tX)^{-1}(A_{22} + tX)A_{21}^T]$$

= \det(I_n + A_{12}A_{21}^T + tA_{11}X^T - A_{12}A_{21}^T) = \det(I_n + tA_{11}X^T)

此时令 $t \to 0$ 即可得证,因此我们只需证明 $\exists X \in \mathbb{R}^{n \times n}, \text{s.t. } A_{21}X^T = XA_{21}^T$

设
$$\operatorname{rank}(A_{21}) = r$$
,则 $\exists P, Q$ 可逆,使得 $A_{21} = P\begin{pmatrix} I_r & O \\ O & O \end{pmatrix}Q$,由 $A_{21}X^T = XA_{21}^T$ 得

$$P\begin{pmatrix} I_r & O \\ O & O \end{pmatrix} QX^T = XQ^T\begin{pmatrix} I_r & O \\ O & O \end{pmatrix} P^T$$

这里我们可以直接注意到其中一个 $X = P(Q^T)^{-1}$, 但是我们还是演示一下如何求 X, 移项可得

$$\begin{pmatrix} I_r & O \\ O & O \end{pmatrix} Q X^T (P^{-1})^T = P^{-1} X Q^T \begin{pmatrix} I_r & O \\ O & O \end{pmatrix}$$

我们记
$$P^{-1}XQ^T=egin{pmatrix} X_{11} & X_{12} \ X_{21} & X_{22} \end{pmatrix}$$
,则

$$\begin{pmatrix} I_r & O \\ O & O \end{pmatrix} \begin{pmatrix} X_{11}^T & X_{21}^T \\ X_{21}^T & X_{22}^T \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} X_{11} & X_{12} \\ X_{21} & X_{22} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} I_r & O \\ O & O \end{pmatrix}$$



展开对比得

$$X_{11}^T = X_{11}, \quad X_{21}^T = X_{21} = O$$

因此

$$X = P \begin{pmatrix} X_{11} & X_{12} \\ O & X_{22} \end{pmatrix} (Q^T)^{-1}, \quad X_{11}^T = X_{11}, \quad X_{12}, X_{22}$$
 随意

我们取 $X_{11} = I_r, X_{12} = O, X_{22} = I_n - r$,即 $X = P(Q^T)^{-1}$,则此时 $f(t) = \det(A_{22} + tX)$ 为关于 t 的多项式,且 f(0) = 0,由于多项式的零点有限,故 $\exists t_0 > 0, \text{s.t.} \ \forall 0 < t < t_0, \det(A_{22} + tX) \neq 0$,因此我们确实可以在

$$\det(A(t)) = \det(I_n + tA_{11}X^T)$$

的等式两边令 t 同时趋于零,所以此时也有 det(A) = 1