

第十二次习题课

2023.12.15

行列式(II)

行列式的应用

(1) 矩阵的逆

设 $A \in M_n(\mathbb{R})$ 可逆, 则

$$A^{-1} = \frac{1}{|A|} A^{\vee}.$$

其中 A^{\vee} 为 A 的伴随矩阵.

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

性质:

$$A^{\vee}A = AA^{\vee} = |A|E.$$

习题1:

$$(a) (\lambda A)^{\vee} = \begin{pmatrix} \lambda^{n-1}A_{11} & \lambda^{n-1}A_{12} & \dots & \lambda^{n-1}A_{1n} \\ \lambda^{n-1}A_{21} & \lambda^{n-1}A_{22} & \dots & \lambda^{n-1}A_{2n} \\ \vdots & \vdots & \dots & \vdots \\ \lambda^{n-1}A_{n1} & \lambda^{n-1}A_{n2} & \dots & \lambda^{n-1}A_{nn} \end{pmatrix} = \lambda^{n-1} A^{\vee}$$

错误写法:

$$(\lambda A) \cdot (\lambda A)^{\vee} = |\lambda A| E_n = \lambda^n |A| E_n$$

$$\lambda A \cdot \lambda^{n-1} A^{\vee} = \lambda^n |A| E_n$$

矩阵乘法不满足消去律.

$|kA| = |A^{\vee}A| = |A|E_n = |A|^n \Rightarrow$ 这里注意 $|A|=0$ 情况.

(b). 当 $\text{rank}(A) = n$ 时. $|A| \neq 0$

则: $|A^v| = |A|^{n-1} \neq 0$ 故 $\text{rank}(A^v) = n$

当 $\text{rank}(A) = n-1$ 时, 存在一个 $n-1$ 阶子式非零, 则 $\text{rank}(A^v) \geq 1$

由 Sylvester 不等式:

$$\text{rank}(A^v) + \text{rank}(A) - n \leq \text{rank}(A^v A) = \text{rank}(A|E) = 0$$

得: $\text{rank}(A^v) \leq 1$

故 $\text{rank}(A^v) = 1$

当 $\text{rank}(A) < n-1$ 时, 所有 $n-1$ 阶子式均为 0. 则 $\text{rank}(A^v) = 0$.

习题 2.

$$(a) \quad A^{-1} = \frac{1}{|A|} A^v \Rightarrow A^v = |A| \cdot A^{-1}$$

$$(A^v)^v = |A^v| \cdot (A^v)^{-1} = |A|^{n-1} \cdot \frac{1}{|A|} A = |A|^{n-2} A$$

(b). 说明 A 不可逆时, 分为下面两种情况:

(i) $\text{rank}(A) = n-1$. 则 $\text{rank}(A^v) = 1$.

A^v 中所有大于 1 阶的子式都为 0.

若 $n > 2$, 则 $n-1$ 阶子式均为 0. 有 $(A^v)^v = 0 = |A|^{n-2} A$

若 $n = 2$, $(A^v)^v = A$, 结论成立.

(ii) $\text{rank}(A) < n-1$. 则 $\text{rank}(A^v) = 0$. 即 $A^v = 0$. 得 $(A^v)^v = 0$

若 $n > 2$, 则 $|A|^{n-2} = 0$. 有 $|A|^{n-2} A = 0$.

若 $n = 2$, 则 $A = 0$. 也有 $|A|^{n-2} A = 0$. 故 $(A^v)^v = |A|^{n-2} A$.

综上所述结论成立.

(2) Cramer 法则

定理 4.6. 设 $A \in M_n(\mathbb{R})$ 和 $\vec{b} = (b_1, \dots, b_n)^t \in \mathbb{R}^n$. 再设 $\vec{x} = (x_1, \dots, x_n)^t$ 是未知数向量, 则方程组

$$A\vec{x} = \vec{b}$$

确定当且仅当 A 可逆. 此时, 该方程组的唯一解是

$$x_i = \frac{\det(\vec{A}^{(1)}, \dots, \vec{A}^{(i-1)}, \vec{b}, \vec{A}^{(i+1)}, \dots, \vec{A}^{(n)})}{|A|}, \quad i=1, 2, \dots, n.$$

习题 3.

设 $B = \begin{pmatrix} x_1 & y_1 \\ x_2 & y_2 \end{pmatrix}$ 满足

$$\begin{pmatrix} a & b \\ c & d \end{pmatrix} B = \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 1 \end{pmatrix}.$$

等价地: $\begin{pmatrix} a & b \\ c & d \end{pmatrix} \begin{pmatrix} x_1 \\ x_2 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \end{pmatrix}$, $\begin{pmatrix} a & b \\ c & d \end{pmatrix} \begin{pmatrix} y_1 \\ y_2 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 0 \\ 1 \end{pmatrix}$.

因为 $ad-bc \neq 0$, 故可由 Cramer 法则得:

$$x_1 = \frac{\begin{vmatrix} 1 & b \\ 0 & d \end{vmatrix}}{ad-bc} = \frac{d}{ad-bc}, \quad x_2 = \frac{\begin{vmatrix} a & 1 \\ c & 0 \end{vmatrix}}{ad-bc} = \frac{-c}{ad-bc}$$

$$y_1 = \frac{\begin{vmatrix} 0 & b \\ 1 & d \end{vmatrix}}{ad-bc} = -\frac{b}{ad-bc}, \quad y_2 = \frac{\begin{vmatrix} a & 0 \\ c & 1 \end{vmatrix}}{ad-bc} = \frac{a}{ad-bc}$$

因此 $\begin{pmatrix} a & b \\ c & d \end{pmatrix}$ 的逆为 $\begin{pmatrix} \frac{d}{ad-bc} & -\frac{b}{ad-bc} \\ -\frac{c}{ad-bc} & \frac{a}{ad-bc} \end{pmatrix}$

习题 4. 注意 A 是一个 $n+1$ 行 n 列的矩阵. 设 $H: A\vec{x} = \vec{0}$.

任意 $n+1$ 列线性无关. $\text{rank}(A) = n-1$.

故 $\dim(\text{sol}(H)) = 1$.

讲义例 4.11

由 (*) $\alpha_1^i x_1 + \alpha_2^i x_2 + \dots + \alpha_n^i x_n = 0$. 思考行列式按一行(列)展开.

记 $B = \begin{pmatrix} \alpha_1^i & \alpha_2^i & \dots & \alpha_n^i \\ \vdots & \vdots & \dots & \vdots \\ \alpha_1^{n-2} & \alpha_2^{n-2} & \dots & \alpha_n^{n-2} \end{pmatrix}$

当 $x_j = B_{ij}$, B 关于 1 行 j 列的代数余子式.

即 $x_j = (-1)^{j+1} \prod_{\substack{1 \leq p < q \leq n \\ p, q \neq j}} (\alpha_q - \alpha_p)$. (*) 式成立

故 $\text{sol}(H) = \left\langle \begin{pmatrix} x_1 \\ \vdots \\ x_n \end{pmatrix} \right\rangle$, 其中 x_j 为上式结果.

习题 5.

可逆元: 1 3 5 7 9 13 15 17 19 21

其逆元分别为: 1 15 9 19 5 17 3 13 7 21

习题 6. 考查半群的定义. 验证: (1) 乘法封闭
(2) 乘法满足结合律

摄动法:

如果一个矩阵不是可逆矩阵, 通过一个“扰动”使其变成可逆矩阵。

引理: 设 $A \in M_n(\mathbb{R})$, 则 $|tE_n + A|$ 是一个首1的关于 t 的 n 次多项式。

proof:

由行列式定义

$$|tE_n + A| = \begin{vmatrix} t+a_{11} & a_{12} & \dots & a_{1n} \\ a_{21} & t+a_{22} & \dots & a_{2n} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{n1} & a_{n2} & \dots & t+a_{nn} \end{vmatrix}$$

$$= (t+a_{11})(t+a_{22}) \dots (t+a_{nn}) + \text{其他项}$$

不难看出其他项中关于 t 的次数一定小于 n , 所以 $|tE_n + A|$ 形如 $t^n + \dots$, 即 $|tE_n + A|$ 是关于 t 的一个首1的 n 次多项式。
(monic)

代数基本定理:

任何一个非零的 n 次复系数多项式, 都正好有 n 个复数根。

推论: $|tE_n + A|$ 至多有 n 个实根。

命题 (摄动法)

设 $A \in M_n(\mathbb{R})$, $t_0 \in \mathbb{R}$, 当 $|t_0|$ 充分大时或者充分小 (不等于0) 时, $t_0E_n + A$ 可逆。

proof:

因为多项式 $f(t) = |tE_n + A|$ 的根为有限多个, 所以 $|t_0|$ 充分大或充分小 (不等于0) 时, $|t_0E_n + A| \neq 0$, 则 $t_0E_n + A$ 可逆。

引理: 设 $f(t), g(t)$ 是两个关于 t 的多项式, 次数都不大于 n .

如果 $f(t), g(t)$ 有大于 n 个点取值相同, 即存在 $t_1, \dots, t_{n+1} \in \mathbb{R}$, 使得 $f(t_i) = g(t_i)$, $i=1, \dots, n+1$, 则 $f=g$, 进一步得到

$$\forall t_0 \in \mathbb{R}, f(t_0) = g(t_0).$$

例: 若 $A, B, C, D \in M_n(\mathbb{R})$, $\det(A) \neq 0$ 则

$$\det \begin{pmatrix} A & B \\ C & D \end{pmatrix} = \begin{cases} \det(AD - CB), & \text{若 } AC = CA, \\ \det(DA - CB), & \text{若 } AB = BA. \end{cases}$$

Proof:

$$\therefore \begin{pmatrix} A & B \\ C & D \end{pmatrix} \begin{pmatrix} E_n & -A^{-1}B \\ 0 & E_n \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} A & 0 \\ C & D - CA^{-1}B \end{pmatrix}$$

$$\begin{aligned} \therefore \det \begin{pmatrix} A & B \\ C & D \end{pmatrix} &= \det(AD - CA^{-1}B) = \det(DA - CA^{-1}BA) \\ &= \begin{cases} \det(AD - CB), & AC = CA; \\ \det(DA - CB), & AB = BA. \end{cases} \end{aligned}$$

应用: 去掉例题中 $\det(A) \neq 0$, 结论仍然成立.

考虑矩阵 $A_t = tE_n + A$.

$$\exists X_t = \begin{pmatrix} A_t & B \\ C & D \end{pmatrix}, \quad \text{对 } \forall t_0 \in \mathbb{R}, \quad \begin{cases} (t_0 E_n + A)C = C(t_0 E_n + A) \\ (t_0 E_n + A)B = B(t_0 E_n + A) \end{cases}$$

且当 $|t_0|$ 充分大时, $A_{t_0} = t_0 E_n + A$ 可逆,

$$\text{可以得到 } |X_{t_0}| = \begin{cases} \det(A_{t_0} D - CB), & AC = CA \\ \det(DA_{t_0} - CB), & AB = BA \end{cases}$$

实际上, $|X_t|$, $\det(A_t D - CB)$, $\det(DA_t - BC)$ 都是关于 t 的次数不超过 n 的多项式. 当 t 充分大时都成立.

所以

$$|X_t| = \begin{cases} \det(A_t D - CB), & AC = CA \\ \det(DA_t - BC), & AB = BA \end{cases}$$

特别地

$t=0$ 时成立.

$$\text{即 } \det \begin{pmatrix} A & B \\ C & D \end{pmatrix} = \begin{cases} \det(AD - CB), & AC = CA \\ \det(DA - BC), & AB = BA \end{cases}$$

练习:

$$\text{证明 } (AB)^V = B^V A^V$$

严格对角占优矩阵:

定义: 设 $A \in M_n(\mathbb{R})$, $A = (a_{ij})$, 如果 $|a_{ii}| > \sum_{j=1, j \neq i}^n |a_{ij}|$, $i=1, \dots, n$, 则称 A 为严格对角占优矩阵.

ex:
$$\begin{vmatrix} 100 & 5 & -10 \\ -10 & 200 & 5 \\ 1 & 3 & -70 \end{vmatrix}$$

命题: 严格对角占优矩阵都是可逆矩阵.

Proof: 反证: 若 $|A|=0$, 则 $\exists \vec{x} \in \mathbb{R}^n$, $\vec{x} \neq \vec{0}$. s.t. $A\vec{x} = \vec{0}$.

设 $|x_t| = \max \{|x_i|\}$, 显然 $|x_t| \neq 0$.

$$a_{t1}x_1 + \dots + a_{tn}x_n = 0 \Rightarrow a_{tt}x_t = -\sum_{j \neq t} a_{tj}x_j$$

$$\Rightarrow |a_{tt}| |x_t| \leq \sum_{j \neq t} |a_{tj}| |x_j| \leq \sum_{j \neq t} |a_{tj}| |x_t|$$

$$\Rightarrow \overset{|x_t| \neq 0}{|a_{tt}|} \leq \sum_{j \neq t} |a_{tj}| \quad \text{与定义矛盾 故 } |A| \neq 0$$

命题:

严格对角占优矩阵如果对角线元素都大于0.
则行列式大于0.