

矩阵分析基础

1. 矩阵序列

定义1 $\{A_k\}_{k=1}^{\infty}$ 为 $C^{m\times n}$ 中的矩阵序列,其中 $A_k = (a_{ij}^{(k)})$ 又 $A = (a_{ij}) \in C^{m\times n}$ 。 如果 $\lim_{k \to \infty} a_{ij}^{(k)} = a_{ij}$ 对 i = 1, 2, ..., m, j = 1, 2, ..., n 均成立,则称矩阵序列 $\{A_k\}_{k=1}^{\infty}$ 收敛,而A称为矩阵序列 $\{A_k\}_{k=1}^{\infty}$ 的极限,记为 $\lim_{k \to \infty} A_k = A$ 。 不收敛的矩阵序列称为发散的。

矩阵序列收敛⇔元素收敛



DALIAN UNIVERSITY OF TECHNOLOGY

例1 讨论矩阵序列 $\{A_k\}_{k=1}^{\infty}$ 的收敛性。其中

解: 根据定义,只须求出它的每一个元素的极限即可, 因此

它的极限为:

以为:
$$\lim_{k \to \infty} A_k = \begin{pmatrix} \lim_{k \to \infty} \left(1 + \frac{1}{k}\right)^k & \lim_{k \to \infty} \frac{\sin k}{k} \\ \lim_{k \to \infty} 1 & \lim_{k \to \infty} e^{-k} \\ \lim_{k \to \infty} \frac{2 + k}{k} & \lim_{k \to \infty} \sqrt[k]{k} \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} e & 0 \\ 1 & 0 \\ 1 & 1 \end{pmatrix} = A$$

由矩阵序列极限的定义可以看出,矩阵序列收敛的性质和数列收敛性质相似。

由定义可见,C^{m×n}中的矩阵序列的收敛相当于*mn*个数列同时收敛。 因此可以用初等分析的方法来研究它。



同时研究*mn*个数列的极限未免繁琐,我们可以利用**矩阵**范数来研究矩阵序列的极限。

矩阵收敛 一 元素收敛

元素收敛 \Rightarrow 范数收敛



DALIAN UNIVERSITY OF TECHNOLOGY

定理1 设 $\{A_k\}_{k=1}^{\infty}$ 为 $C^{m\times n}$ 中的矩阵序列,则为 $C^{m\times n}$ 中的一种矩阵范数,则矩阵序列 $\{A_k\}_{k=1}^{\infty}$ 收敛于矩阵A的充要条件是 $\|A_k - A\|$ 收敛于零。

证: 首先,利用范数的等价性知,对于 $\mathbf{C}^{m \times n}$ 中的任意两个矩阵范数 $\|\cdot\|_{t}$ 和 $\|\cdot\|_{s}$ 存在常数 $c_1 \ge c_2 > 0$,使得

$$c_2 \cdot \left\| \mathbf{A}_k - \mathbf{A} \right\|_t \le \left\| \mathbf{A}_k - \mathbf{A} \right\|_s \le c_1 \cdot \left\| \mathbf{A}_k - \mathbf{A} \right\|_t$$

即有

$$\lim_{k\to\infty} \|\mathbf{A}_k - \mathbf{A}\|_t = 0 = \lim_{k\to\infty} \|\mathbf{A}_k - \mathbf{A}\|_s$$

即收敛于零是一致的。

因此,只需证明定理对一种特定的矩阵范数成立即可。





我们选取 ∞ -范数加以证明。根据 ∞ -范数的定义,对于 $1 \le i \le m$, $1 \le j \le n$,均有

$$\left| a_{ij}^{(k)} - a_{ij} \right| \leq \max_{1 \leq i \leq m} \left\{ \sum_{j=1}^{n} \left| a_{ij}^{(k)} - a_{ij} \right| \right\} = \left\| A_k - A \right\|_{\infty}$$

$$\leq \sum_{i=1}^{m} \sum_{j=1}^{n} \left| a_{ij}^{(k)} - a_{ij} \right|$$

因此,

$$\lim_{k\to\infty} A_k = A \quad \Longleftrightarrow \quad \lim_{k\to\infty} \|\mathbf{A}_k - \mathbf{A}\|_{\infty} = 0$$

证毕



DALIAN UNIVERSITY OF TECHNOLOGY

推论 设 $\{A_k\}_{k=1}^{\infty}$, $A \in \mathbb{C}^{m \times n}$, 并且 $\lim_{k \to \infty} A_k = A$,则 $\lim_{k \to \infty} |A_k| = |A|$

证:由 $\left| \left\| A_k \right\| - \left\| A \right\| \right| \le \left\| A_k - A \right\|$, 即结论成立。

需要指出的是,此结论只是充分条件,反过来不一定成立。

给定矩阵序列
$$A_k = \begin{pmatrix} (-1)^k & \frac{1}{k+1} \\ 1 & 2 \end{pmatrix}$$
 和矩阵 $A = \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 1 & 2 \end{pmatrix}$

显然有
$$\lim_{k\to\infty} \|A_k\|_F = \lim_{k\to\infty} \sqrt{|-1|^k + 1^2 + 2^2 + \frac{1}{(k+1)^2}} = \sqrt{6} = \|A\|_F$$

但是矩阵序列 A_k 不收敛,故更不收敛于矩阵 $A = \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 1 & 2 \end{pmatrix}$

DALIAN UNIVERSITY OF TECHNOLOGY

性质1 设 $\{A_k\}_{k=1}^{\infty}$ 和 $\{B_k\}_{k=1}^{\infty}$ 为 $C^{m \times n}$ 中的矩阵序列,并且

$$\lim_{k\to\infty}\mathbf{A}_k=\mathbf{A},\quad \lim_{k\to\infty}\mathbf{B}_k=\mathbf{B}$$

则

$$\lim_{k\to\infty} (\alpha \mathbf{A}_k + \beta \mathbf{B}_k) = \alpha \mathbf{A} + \beta \mathbf{B}, \quad \forall \alpha, \beta \in \mathbf{C}$$

证 由
$$\|(\alpha A_k + \beta B_k) - (\alpha A + \beta B)\| = \|\alpha(A_k - A) - \beta(B_k - B)\|$$

$$\leq |\alpha| \cdot \|A_k - A\| + |\beta| \cdot \|B_k - B\|$$

由定理1,即结论成立。

性质2 设 $\{A_k\}_{k=1}^{\infty}$ 和 $\{B_k\}_{k=1}^{\infty}$ 分别为 $\mathbb{C}^{m \times n}$ 和 $\mathbb{C}^{n \times l}$ 中的矩阵序列,

并且

$$\lim_{k\to\infty}\mathbf{A}_k=\mathbf{A},\qquad \lim_{k\to\infty}\mathbf{B}_k=\mathbf{B}$$

$$\lim_{k \to \infty} \mathbf{B}_k = \mathbf{B}$$

则

$$\lim_{k\to\infty}\mathbf{A}_k\mathbf{B}_k=\mathbf{A}\mathbf{B}$$

证由

$$||A_k B_k - AB|| = ||A_k B_k - A_k B + A_k B - AB||$$

$$\leq ||B|| \cdot ||A_k - A|| + ||A_k|| \cdot ||B_k - B||$$

由定理1和推论可知,结论成立。



DALIAN UNIVERSITY OF TECHNOLOGY

性质3 设 $\{A_k\}_{k=1}^{\infty} \in \mathbb{C}^{n \times n}$ 中的矩阵序列, $\lim_{k \to \infty} A_k = A$ 并且 $A_k(k=1,2,\cdots)$ 和 $A \in \mathbb{C}^{n \times n}$ 均为可逆矩阵,则

$$\lim_{k\to\infty}\mathbf{A}_k^{-1}=\mathbf{A}^{-1}$$

证 因为 $A_k A_k^{-1} = I$, 由性质**3.2**

$$\lim_{k\to\infty} \left(\boldsymbol{A}_k \boldsymbol{A}_k^{-1} \right) = \boldsymbol{A} \lim_{k\to\infty} \boldsymbol{A}_k^{-1} = \boldsymbol{I}$$



$$\lim_{k\to\infty}\mathbf{A}_k^{-1}=\mathbf{A}^{-1}$$



DUT



DALIAN UNIVERSITY OF TECHNOLOGY

注意,性质3中条件 $\mathbf{A}_{k}(k=1,2,\cdots)$ 和A均为可逆的是不可少的。 因为即使 $\mathbf{A}_{k}(k=1,2,\cdots)$ 可逆也不能保证A一定可逆。

例如,
$$A_k = \begin{pmatrix} 1 + \frac{1}{k} & 1 \\ 1 & 1 \end{pmatrix}$$
,对于 $A_k(k = 1, 2, \dots)$ 都有 $(A_k)^{-1} = \begin{pmatrix} k & k \\ -k & k+1 \end{pmatrix}$

但是
$$\lim_{k\to\infty} A_k = \begin{pmatrix} 1 & 1 \\ 1 & 1 \end{pmatrix} = A$$
 不可逆。



在矩阵序列中,最常见的是由一个方阵的幂构成的序列。 关于这样的矩阵序列有以下的概念和收敛定理。

定义 设 $A \in \mathbb{C}^{n \times n}$, 若 $\lim_{k \to \infty} \mathbf{A}^k = \mathbf{0}$, 则称A为收敛矩阵。

例 2 设 $A \in \mathbb{C}^{n \times n}$, 证明 $\lim_{k \to \infty} \mathbf{A}^k = \mathbf{0}$ 的充分必要条件是 $\rho(\mathbf{A}) < 1$ 。

证 必要性 由定理1知 $\lim_{k\to\infty} \mathbf{A}^k = 0$ 的充分必要条件是对任意

一种矩阵范数 $\|\cdot\|$ 均有 $\lim_{k\to\infty} \|\mathbf{A}^k\| = 0$ 。 因此对充分大的k,必有 $\|A^k\| < 1$

因此得

$$\left(\rho(\mathbf{A})\right)^k = \rho(\mathbf{A}^k) \le \|\mathbf{A}^k\| < 1$$

利用矩阵谱半径的定义以及相容矩阵范数的性质有:

$$\rho(\mathbf{A}) < 1$$



DALIAN UNIVERSITY OF TECHNOLOGY

充分性 根据定理2.8,对于 $\varepsilon = \frac{1}{2}(1 - \rho(\mathbf{A})) > 0$ 一定存在一种相容的矩阵范数 $\|\cdot\|$,使得 $\|\mathbf{A}\| \le \rho(\mathbf{A}) + \varepsilon$ 。

又根据相容矩阵范数的性质有, 再注意到上述关系式中

 $\rho(\mathbf{A}) + \varepsilon = \frac{1}{2} (1 + \rho(\mathbf{A})) < 1$

那么

 $\|\mathbf{A}^k\| \le \|\mathbf{A}\|^k \le (\rho(\mathbf{A}) + \varepsilon)^k \le q^k < 1$ (0 < q < 1)

于是, $\lim_{k\to\infty} \|\mathbf{A}^k\| = 0$ 根据定理1 即知 $\lim_{k\to\infty} \mathbf{A}^k = 0$ 。

推论 设 $A \in \mathbb{C}^{n \times n}$, $\lim_{k \to \infty} A^k = 0$ 的充分必要条件是

存在 $\mathbb{C}^{n \times n}$ 上的某种范数 $\| \cdot \|$,使得 $\| A \| < 1$

$$\rho(\mathbf{A}) < 1 \qquad \qquad \lim_{k \to \infty} \mathbf{A}^k = \mathbf{0} \qquad \qquad \|\mathbf{A}\| < 1$$



DALIAN UNIVERSITY OF TECHNOLOGY

练习题 判断对下列矩阵是否有 $\lim_{k\to\infty} \mathbf{A}^k = 0$

(1)
$$A = \frac{1}{6} \begin{pmatrix} 1 & -8 \\ -2 & 1 \end{pmatrix}$$
, (2) $A = \begin{pmatrix} 0.2 & 0.1 & 0.2 \\ 0.5 & 0.5 & 0.4 \\ 0.1 & 0.3 & 0.2 \end{pmatrix}$

解: (1) 取
$$\mathbf{B} = \begin{pmatrix} 1 & -8 \\ -2 & 1 \end{pmatrix}$$
, 则 $\lambda(\mathbf{A}) = \frac{1}{6}\lambda(\mathbf{B})$, 令

$$\det(\lambda \mathbf{I} - \mathbf{B}) = \begin{vmatrix} \lambda - 1 & 8 \\ 2 & \lambda - 1 \end{vmatrix} = (\lambda - 1)^2 - 16 = (\lambda - 5)(\lambda + 3) = 0$$

得
$$\lambda_1(\mathbf{B}) = 5$$
, $\lambda_2(\mathbf{B}) = -3$, 进而得 $\lambda_1(\mathbf{A}) = \frac{5}{6}$, $\lambda_2(\mathbf{A}) = -\frac{1}{2}$ 。
于是, $\rho(\mathbf{A}) = \frac{5}{6} < 1$ 故 $\lim_{k \to \infty} \mathbf{A}^k = \mathbf{0}$ 。

(2) 因为
$$\|A\|_{1} = 0.9 < 1$$
, 由推论, 故 $\lim_{k \to \infty} A^{k} = \theta$



2 矩阵级数

定义2 设 $\{A_k\}_{k=1}^{\infty}$ 为 $C^{m\times n}$ 中的矩阵序列,称 $A_1 + A_2 + \cdots + A_k + \cdots$

为由矩阵序列 $\left\{\mathbf{A}_{k}\right\}_{k=1}^{\infty}$ 构成的矩阵级数,记为 $\sum_{k=1}^{\infty}\mathbf{A}_{k}$ 。

定义3 记 $\mathbf{S}_{k} = \sum_{i=1}^{k} \mathbf{A}_{i}$,称之为矩阵级数 $\sum_{k=1}^{\infty} \mathbf{A}_{k}$ 的前k项部分和。若矩阵序列 $\{\mathbf{S}_{k}\}_{k=1}^{\infty}$ 收敛且 $\lim_{k\to\infty} \mathbf{S}_{k} = \mathbf{S}$,则称矩阵级数 $\sum_{k=1}^{\infty} \mathbf{A}_{k}$ 收敛,而矩阵 \mathbf{S} 称为矩阵级数的和矩阵,记为 $\mathbf{S} = \sum_{k=1}^{\infty} \mathbf{A}_{k}$ 。不收敛的矩阵级数称为发散的。

显然,和 $\sum_{k=1}^{\infty} A_k = \mathbf{S} = (s_{ij})$ 的意义指的是: $\sum_{k=1}^{\infty} a_{ij}^{(k)} = s_{ij}$ $(i = 1, 2, \dots, m, j = 1, 2, \dots, n)$ 即 $\mathbf{m} \times \mathbf{n}$ 个数项级数 $\sum_{k=1}^{\infty} a_{ij}^{(k)}$ 均为收敛的。





例 研究矩阵级数 $\sum_{k=1}^{\infty} A_k$ 的收敛性, 其中

$$S_N = \sum_{k=0}^N A_k =$$

解: 因为
$$S_{N} = \sum_{k=0}^{N} A_{k} = \begin{bmatrix} \sum_{k=0}^{N} \frac{1}{\sqrt{k} \pm \sqrt{k}} (k+2)^{2} - \sum_{k=0}^{N} \sqrt{2}^{k} \\ 0 & \frac{\pi}{3} \left(\sum_{k=0}^{N} \frac{1}{\sqrt{2}^{k}} \right) \end{bmatrix}, k=1, 2, \dots,$$

$$0 \qquad \frac{\pi}{3} \left(\sum_{k=0}^{N} \frac{1\pi}{4^{N_k}} \right)$$

于是

$$\mathbf{S} = \lim_{N \to \infty} \mathbf{S}_N = \begin{pmatrix} 1 & 2 \\ 0 & \frac{4}{3}\pi \end{pmatrix}$$

故矩阵级数 $\sum A_k$ 收敛,且和为S。



例3 设A为n阶方阵,证明:矩阵级数 $I_n + A + A^2 + \cdots + A^k + \cdots$ 收敛 $(A_0 = I_n)$ 的充要条件是 $\rho(A) < 1$,而且矩阵级数收敛时有

$$\sum_{k=0}^{\infty} \boldsymbol{A}^k = (\boldsymbol{I}_n - \boldsymbol{A})^{-1}$$

证必要性 若矩阵级数 $\sum_{k=1}^{\infty} \mathbf{A}_k$ 收敛,则有 $\mathbf{S} = \lim_{k \to \infty} \mathbf{S}_k$ 。 又级数 $\mathbf{I}_n + \mathbf{A} + \mathbf{A}^2 + \dots + \mathbf{A}^k + \dots$ 的前k项部分和与前k+1项部分和分别为

$$\mathbf{S}_{k} = \mathbf{I}_{n} + \mathbf{A} + \mathbf{A}^{2} + \dots + \mathbf{A}^{k-1}, \ \mathbf{S}_{k+1} = \mathbf{I}_{n} + \mathbf{A} + \mathbf{A}^{2} + \dots + \mathbf{A}^{k}$$

因此 $A^k = S_{k+1} - S_k$, 利用极限运算法则有

$$\lim_{k\to\infty} \mathbf{A}^k = \lim_{k\to\infty} \left[\mathbf{S}_{k+1} - \mathbf{S}_k \right] = \mathbf{0}$$

根据例2, $\rho(\mathbf{A}) < 1$ 。

★ 级数收敛的必要条件是通项的极限为0.



充分性 由 $AS_k = A(I + A + \dots + A^{k-1}) = A + A^2 + \dots + A^k$ 则有 $S_k - AS_k = I - A^k$, $(I - A)S_k = I - A^k$ 由 $\rho(A) < 1$,则存在某种范数 $\|\cdot\|$,使得 $\|A\| < 1$,且 (I - A) 可逆

又有 $\lim_{k\to\infty} \mathbf{A}^k = 0$,根据矩阵序列极限法则,有

$$\sum_{k=0}^{\infty} \mathbf{A}^{k} = \lim_{k \to \infty} \mathbf{S}_{k} = \lim_{k \to \infty} \left[\left(\mathbf{I} - \mathbf{A} \right)^{-1} \left(\mathbf{I} - \mathbf{A}^{k} \right) \right] = \left(\mathbf{I} - \mathbf{A} \right)^{-1} \lim_{k \to \infty} \left(\mathbf{I} - \mathbf{A}^{k} \right) = \left(\mathbf{I} - \mathbf{A} \right)^{-1} \circ$$

计算
$$\sum_{k=0}^{\infty} A^k$$
, 其中 $A = \begin{pmatrix} 0.1 & 0.7 \\ 0.3 & 0.6 \end{pmatrix}$ 。 由于 $||A||_{\infty} = 0.9 < 1$,故

 $\rho(\mathbf{A}) < 1$,从而 $\sum_{k=0}^{\infty} A^k$ 收敛,且有

$$\sum_{k=0}^{\infty} \mathbf{A}^{k} = (\mathbf{I} - \mathbf{A})^{-1} = \begin{pmatrix} 0.9 & -0.7 \\ -0.3 & 0.4 \end{pmatrix}^{-1} = \frac{2}{3} \begin{pmatrix} 4 & 7 \\ 3 & 9 \end{pmatrix}$$



矩阵级数收敛的定义与数项级数的定义没有本质的区别, 我们有一些类似于数项级数的概念和结论。

定义4 设 $\sum_{k=1}^{\infty} \mathbf{A}_k$ 为 $\mathbf{C}^{m \times n}$ 中的矩阵级数,其中 $\mathbf{A}_k = \left(a_{ij}^{(k)}\right)_{\circ}$ 如果 $\sum_{k=1}^{\infty} a_{ij}^{(k)}$ 对任意的 $1 \leq i \leq m$, $1 \leq j \leq n$ 均为绝对收敛的, 则称矩阵级数 $\sum_{k=1}^{\infty} \mathbf{A}_k$ 绝对收敛。

对比矩阵级数绝对收敛的定义以及高等数学中的数项级数的绝对收敛的定义可以得出矩阵级数收敛的一些性质。





性质6 矩阵级数 $\sum_{k=1}^{\infty} \mathbf{A}_k$ 为绝对收敛的充分必要条件是正项级数 $\sum_{k=1}^{\infty} \|\mathbf{A}_k\|$ 收敛。

利用矩阵范数的等价性,只需证明对于∞-范数定理成立即可。

证 必要性 如果 $\sum_{k=1}^{\infty} A_k$ 是绝对收敛的,由定义即对任意的 $1 \le i \le m$, $1 \le j \le n$, $\sum_{k=1}^{\infty} a_{ij}^{(k)}$ 均绝对收敛,即存在充分大的 N 和

一个与N无关的正数M,使得

$$\sum_{k=1}^{N} |a_{ij}^{(k)}| < M, (i = 1, 2, \dots, m, j = 1, 2, \dots, n)$$

从而有

$$\sum_{k=1}^{N} \|A_k\|_{\infty} = \sum_{k=1}^{N} \left(\max_{i} \sum_{j=1}^{n} |a_{ij}^{(k)}| \right) = \max_{i} \left\{ \sum_{j=1}^{n} \sum_{k=1}^{N} |a_{ij}^{(k)}| \right\} \le \sum_{i=1}^{m} \sum_{j=1}^{n} \sum_{k=1}^{N} |a_{ij}^{(k)}| < nm \cdot M$$

因此 $\sum_{k=1}^{\infty} \|\mathbf{A}_k\|_{\infty}$ 为收敛的正项级数。



充分性 如果 $\sum_{k=1}^{\infty} ||\mathbf{A}_k||_{\infty}$ 为收敛的正项级数,那么有

$$\sum_{k=1}^{N} |a_{ij}^{(k)}| \leq \sum_{k=1}^{N} ||\mathbf{A}_{k}||_{\infty} < M \quad i = 1, 2, \dots, m, \quad j = 1, 2, \dots, n$$

可知 $m \times n$ 个级数 $\sum_{k=1}^{\infty} a_{ij}^{(k)}$ 均为绝对收敛的,利用定义4可知矩阵级数 $\sum_{k=1}^{\infty} \mathbf{A}_k$ 是绝对收敛的。



性质 5 若矩阵级数 $\sum_{k=1}^{\infty} A_k$ 是绝对收敛,则它一定是收敛的, 并且任意调换各项的顺序所得到的级数还是收敛的, 且级数和 不变。

绝对收敛 收敛



性质7 设 $\sum_{k=1}^{\infty} \mathbf{A}_k$ 为 $\mathbf{C}^{m \times n}$ 中的绝对收敛的矩阵级数, $\sum_{k=1}^{\infty} \mathbf{B}_k$ 为 $\mathbf{C}^{n\times l}$ 中的绝对收敛的级数,并且 $\mathbf{A} = \sum_{k=1}^{\infty} \mathbf{A}_k$, $\mathbf{B} = \sum_{k=1}^{\infty} \mathbf{B}_k$,则 $\sum_{k=1}^{\infty} \mathbf{A}_k \bullet \sum_{k=1}^{\infty} \mathbf{B}_k$ 按任何方式排列得到的级数也是绝对收敛的,且和为AB.





$$\sum_{k=1}^{\infty} A_k \cdot \sum_{k=1}^{\infty} B_k = (A_1 + A_2 + \cdots + A_p + \cdots)(B_1 + B_2 + \cdots + B_p + \cdots)$$

$$= A_1 B_1 + A_1 B_2 + A_1 B_3 + \cdots + A_1 B_p + \cdots$$

$$+ A_2 B_1 + A_2 B_2 + A_2 B_3 + \cdots + A_2 B_p + \cdots$$

$$+ A_3 B_1 + A_3 B_2 + A_3 B_3 + \cdots + A_3 B_p + \cdots$$

$$+ \cdots$$

$$+ A_p B_1 + A_p B_2 + A_p B_3 + \cdots + A_p B_p + \cdots$$

$$+ \cdots$$

$$= \sum_{k=1}^{\infty} C_k, \quad C_k = \sum_{i,j} A_i B_j$$
有限项和



DALIAN UNIVERSITY OF TECHNOLOGY

证 因为矩阵级数 $\sum_{k=1}^{\infty} A_k$ 和 $\sum_{k=1}^{\infty} B_k$ 均为绝对收敛的,故存在正数 M_A 、 M_B 使得对任意的正整数p,均有,

$$\sum_{k=1}^{p} \|\mathbf{A}_{k}\|_{\infty} \leq M_{\mathbf{A}} \qquad \sum_{k=1}^{p} \|\mathbf{B}_{k}\|_{\infty} \leq M_{\mathbf{B}}$$

按任意排列方式得到的矩阵级数部分和 $\sum_{k=1}^{p} C_k , C_k = \sum_{i,j} A_i B_j$

均满足
$$\sum_{k=1}^{p} \|\mathbf{C}_{k}\|_{\infty} \leq \sum_{k=1}^{p} \sum_{i,j} \|\mathbf{A}_{i}\mathbf{B}_{j}\|_{\infty} \leq \sum_{k=1}^{N_{i}} \|\mathbf{A}_{k}\|_{\infty} \cdot \sum_{k=1}^{N_{j}} \|\mathbf{B}_{k}\|_{\infty} \leq \mathbf{M}_{\mathbf{A}} \cdot \mathbf{M}_{\mathbf{B}}$$

其中,设 N_i 、 N_j 是构成 $C_k(k=1,2,...,p)$ 的 A_i 、 B_j

角标的最大者。因此 $\sum_{k=1}^{\infty} \|\mathbf{C}_k\|_{\infty}$ 是一个有上界的正项级数,故收敛。





$$\sum_{k=1}^{\infty} C_{k} = \sum_{k=1}^{\infty} A_{k} \cdot \sum_{k=1}^{\infty} B_{k} =$$

$$= A_{1}B_{1} + A_{1}B_{2} + A_{1}B_{3} + \cdots + A_{1}B_{p} + \cdots$$

$$+ A_{2}B_{1} + A_{2}B_{2} + A_{2}B_{3} + \cdots + A_{2}B_{p} + \cdots$$

$$+ A_{3}B_{1} + A_{3}B_{2} + A_{3}B_{3} + \cdots + A_{3}B_{p} + \cdots$$

$$+ \cdots$$

$$+ A_{p}B_{1} + A_{p}B_{2} + A_{p}B_{3} + \cdots + A_{p}B_{p} + \cdots$$

$$+ \cdots$$

柯西积: $C_1 = A_1B_1$, $C_2 = A_1B_2 + A_2B_1$, $C_3 = A_1 B_3 + A_2 B_2 + A_1 B_3, \quad C_k = \sum_i A_i B_i,$



DALIAN UNIVERSITY OF TECHNOLOGY

$$\sum_{k=1}^{\infty} C_{k} = \sum_{k=1}^{\infty} A_{k} \cdot \sum_{k=1}^{\infty} B_{k} =$$

$$= A_{1}B_{1} + A_{1}B_{2} + A_{1}B_{3} + \dots + A_{1}B_{p} + \dots$$

$$+ A_{2}B_{1} + A_{2}B_{2} + A_{2}B_{3} + \dots + A_{2}B_{p} + \dots$$

$$+ A_{3}B_{1} + A_{3}B_{2} + A_{3}B_{3} + \dots + A_{3}B_{p} + \dots$$

$$+ \dots$$

$$+ A_{p}B_{1} + A_{p}B_{2} + A_{p}B_{3} + \dots + A_{p}B_{p} + \dots$$

$$C_1 = A_1 B_1, \quad C_2 = A_1 B_2 + A_2 B_1 + A_2 B_2,$$

$$C_3 = A_3 (B_1 + B_2 + B_3) + (A_1 + A_2) B_3, \quad C_p = A_p \sum_{i=1}^p B_i + \sum_{i=1}^{p-1} A_i B_p,$$





记
$$C_k = A_k \sum_{i=1}^k B_i + \sum_{i=1}^{k-1} A_i B_k, \quad (k = 1, 2, \dots)$$

级数 $\sum_{k=0}^{\infty} C_k$ 的前p项的部分和为:

$$\sum_{k=1}^{p} C_{k} = \sum_{k=1}^{p} \left(A_{k} \sum_{i=1}^{k} B_{i} + B_{k} \sum_{i=1}^{k-1} A_{i} \right)$$

$$= \sum_{k=1}^{p} A_{k} (B_{1} + B_{2} + \dots + B_{k}) + \sum_{k=1}^{p} B_{k} (A_{1} + A_{2} + \dots + A_{k-1})$$

$$= (A_{1} + A_{2} + \dots + A_{p}) (B_{1} + B_{2} + \dots + B_{p}) = \sum_{k=1}^{p} A_{k} \cdot \sum_{k=1}^{p} B_{k}$$

利用极限的运算法则有 $\sum_{k=1}^{\infty} \mathbf{C}_{k} = AB$

性质8 设 $\mathbf{P} \in \mathbf{C}^{p \times m}$ 和 $\mathbf{Q} \in \mathbf{C}^{n \times q}$ 为给定矩阵,如果 $\mathbf{m} \times \mathbf{n}$ 型矩阵级数 $\sum_{k=0}^{\infty} A_k$ 收敛(或绝对收敛),则 $p \times q$ 矩阵级数 $\sum_{k=0}^{\infty} \mathbf{P} A_k \mathbf{Q}$ 也收敛

(或绝对收敛),且有等式

$$\sum_{k=0}^{\infty} \mathbf{P} A_k \mathbf{Q} = \left(\sum_{k=0}^{\infty} A_k\right)$$

证设 $\sum_{k=0}^{\infty} \mathbf{A}_k$ 收敛于矩阵 \mathbf{S} , 即 $\mathbf{S} = \sum_{k=0}^{\infty} \mathbf{A}_k = \lim_{n \to \infty} \sum_{k=0}^{n} \mathbf{A}_k$, 而由等式

$$\sum_{k=0}^{n} PA_{k}Q = P\left(\sum_{k=0}^{n} A_{k}\right)Q$$
 取极限即得:

$$\sum_{k=0}^{\infty} PA_k Q = \lim_{n \to \infty} \sum_{k=0}^{n} PA_k Q = P \left(\lim_{n \to \infty} \sum_{k=0}^{n} A_k \right) Q = P S Q = P \left(\sum_{k=0}^{\infty} A_k \right) Q$$

即
$$\sum_{k=0}^{\infty} \mathbf{P} \mathbf{A}_k \mathbf{Q}$$
 收敛,且有 $\sum_{k=0}^{\infty} \mathbf{P} \mathbf{A}_k \mathbf{Q} = \mathbf{P} \left(\sum_{k=0}^{\infty} \mathbf{A}_k \right) \mathbf{Q}$



现设 $\sum_{k=0}^{\infty} \mathbf{A}_k$ 绝对收敛,由矩阵级数性质6知, $\sum_{k=0}^{\infty} \|\mathbf{A}_k\|$ 收敛,又

$$\|\mathbf{P}\mathbf{A}_{k}\mathbf{Q}\| \leq \|\mathbf{P}\| \|\mathbf{A}_{k}\| \|\mathbf{Q}\|$$

利用比较判别法,即知级数 $\sum_{k=0}^{\infty} \|\mathbf{P}\mathbf{A}_k\mathbf{Q}\|$ 收敛,再利用矩阵级数性质5,

便知矩阵级数 $\sum_{k=0}^{\infty} \mathbf{P} \mathbf{A}_k \mathbf{Q}$ 绝对收敛。

绝对收敛

$$\sum_{k=0}^{\infty} \mathbf{P} \mathbf{A}_k \mathbf{Q} = \mathbf{P} \left(\sum_{k=0}^{\infty} \mathbf{A}_k \right) \mathbf{Q}$$

乘积运算和无穷和运算可交换

二、矩阵幂级数

定理2 设 $\sum_{k=0}^{\infty} a_k t^k$ 为收敛半径为r的幂级数,A为n阶方阵,则

- (1) $\rho(\mathbf{A}) < r$ 时,矩阵幂级数 $\sum_{k=0}^{\infty} a_k \mathbf{A}^k$ 绝对收敛;
- (2) $\rho(\mathbf{A}) > r$ 时,矩阵幂级数 $\sum_{k=0}^{\infty} a_k \mathbf{A}^k$ 发散。



证 (1) 如果 $\rho(\mathbf{A}) < r$,根据矩阵范数的性质,对于 $\varepsilon = \frac{1}{2}[r - \rho(\mathbf{A})] > 0$,一定存在一种相容的矩阵范数 ||| ,使得

$$\|\mathbf{A}\| \le \rho(\mathbf{A}) + \varepsilon = \rho(A) + \frac{1}{2}r - \frac{1}{2}\rho(A) = \frac{r + \rho(A)}{2} < r$$

因此,数项级数 $\sum_{k=0}^{\infty} |a_k| \|A\|^k$ 收敛,又

$$||a_k A^k|| = |a_k|||A^k|| \le |a_k|||A||^k$$

再由数项级数比较判别法可知, $\sum_{k=0}^{\infty} ||a_k \mathbf{A}^k||$ 收敛。

再利用矩阵级数性质3.6知, $\sum_{k=0}^{\infty} a_k \mathbf{A}^k$ 绝对收敛。



(2) 如果 $\rho(A) > r$,设 $Ax = \lambda_i x$,其中 $|\lambda_i| = \rho(A)$,且 x 为单位长度特征向量。下面用反证法证明矩阵幂级数 $\sum_{k=0}^{\infty} a_k A^k$ 发散。如果它是收敛的,则利用矩阵收敛的性质8知,数项级数

$$\infty > \mathbf{x}^H \left(\sum_{k=0}^{\infty} a_k \mathbf{A}^k \right) \mathbf{x} = \sum_{k=0}^{\infty} a_k (\mathbf{x}^H \mathbf{A}^k \mathbf{x}) = \sum_{k=0}^{\infty} a_k \lambda_i^k$$

也收敛。但 $|\lambda_i| = \rho(\mathbf{A}) > r$,数项级数 $\sum_{k=0}^{\infty} a_k z^k$ 在收敛圆外是发散的。故 $\sum_{k=0}^{\infty} a_k \lambda_i^k$ 应该是发散的,因此矛盾,故结论(2)成立。



经过简单的变换便可得到如下推论:

推论3 设 $\sum_{k=0}^{\infty} a_k (z-z_0)^k$ 为收敛半径为r的幂级数,A为n阶方阵,

如果A的特征值均落在收敛圆内,即 $|\lambda-z_0|< r$,其中 λ 为A的任

意特征值,则矩阵幂级数 $\sum_{k=0}^{\infty} a_k (A-z_0 I)^k$ 绝对收敛; 若有某个

 λ_{i_0} 使得 $|\lambda_{i_0} - z_0| > r$,则幂级数 $\sum_{k=0}^{\infty} a_k (A - z_0 I)^k$ 发散。



根据幂级数性质,幂级数的和函数是收敛圆内的解析函数 (任意次可微,在任一点处均可展成Taylor级数),而一个圆内解析的函数可以展开成收敛的幂级数。于是,如果 f(z)是 $|z-z_0| < r$ 内的解析函数,其展成绝对收敛的幂级数为

$$f(z) = \sum_{k=0}^{\infty} a_k (z - z_0)^k$$

则当矩阵 $A \in \mathbb{C}^{n \times n}$ 的特征值落在收敛圆 $|z-z_0| < r$ 内时, 定义

$$f(\boldsymbol{A}) = \sum_{k=0}^{\Delta} a_k (\boldsymbol{A} - z_0 \boldsymbol{I})^k$$

并称之为A关于解析函数f(z)的矩阵函数。



例如,解析函数
$$e^z = 1 + z + \frac{z^2}{2!} + \frac{z^3}{3!} + \cdots \quad (|z| < +\infty)$$

$$\sin z = z - \frac{z^3}{3!} + \frac{z^5}{5!} - \dots \quad (|z| < +\infty) \qquad \cos z = 1 - \frac{z^2}{2!} + \frac{z^4}{4!} - \dots \quad (|z| < +\infty)$$

$$(1-z)^{-1} = 1 + z + z^{2} + z^{3} + \cdots + (|z| < 1) \ln(1+z) = z - \frac{z^{2}}{2} + \frac{z^{3}}{3} - \cdots + (|z| < 1)$$

矩阵指数函数为:
$$e^{A} = I + A + \frac{A^{2}}{2!} + \frac{A^{3}}{3!} + \cdots (\rho(A) < +\infty)$$

矩阵的三角函数为:

$$\cos \mathbf{A} = \mathbf{I} - \frac{\mathbf{A}^{2}}{2!} + \frac{\mathbf{A}^{4}}{4!} - \cdots \quad (\rho(A) < +\infty) \qquad \sin \mathbf{A} = \mathbf{A} - \frac{\mathbf{A}^{3}}{3!} + \frac{\mathbf{A}^{5}}{5!} - \cdots \quad (\rho(A) < +\infty)$$

$$(\mathbf{I} - \mathbf{A})^{-1} = \mathbf{I} + \mathbf{A} + \mathbf{A}^2 + \mathbf{A}^3 + \cdots (\rho(\mathbf{A}) < 1) \quad \ln(\mathbf{I} + \mathbf{A}) = \mathbf{A} - \frac{\mathbf{A}^2}{2} + \frac{\mathbf{A}^3}{3} - \cdots (\rho(\mathbf{A}) < 1)$$



现在利用矩阵的Jordan分解写出矩阵函数 f(A) 的具体表达式首先介绍一个引理

引理1设 $f(z) = \sum_{k=0}^{\infty} a_k z^k$ 是收敛半径为r的幂级数,J是特征值为 λ 的n阶Jordan块阵,且 $|\lambda| < r$,则



DALIAN UNIVERSITY OF TECHNOLOGY

证 根据定理2, $\rho(J) = |\lambda_{\max}| < r$ 故,矩阵级数 $\sum_{k=0}^{\infty} a_k J^k$ 是收敛的,记其和函数为 f(J) 。先考虑它的前m+1项部分和 $\mathbf{S}_{m+1} = \sum_{k=0}^{m} a_k J^k$

注意到:
$$(\lambda I)N = N(\lambda I)$$
 , $J^k = (\lambda I + N)^k$

因此

$$\mathbf{J}^{k} = \sum_{i=0}^{k} C_{k}^{i} \lambda^{k-i} \mathbf{N}^{i} = \lambda^{k} \mathbf{I}_{n} + C_{k}^{1} \lambda^{k-1} \mathbf{N} + \dots + C_{k}^{i} \lambda^{k-i} \mathbf{N}^{i} + \dots$$

$$= \begin{pmatrix} \lambda^{k} & C_{k}^{1} \lambda^{k-1} & \cdots & C_{k}^{i} \lambda^{k-i} & \cdots \\ \lambda^{k} & C_{k}^{1} \lambda^{k-1} & & \ddots & \ddots \\ & \lambda^{k} & C_{k}^{1} \lambda^{k-1} & & \ddots & \ddots \\ & & \ddots & & \ddots & \ddots \\ & & \lambda^{k} & C_{k}^{1} \lambda^{k-1} \\ & & \lambda^{k} & C_{k}^{1} \lambda^{k-1} \end{pmatrix}$$

其中
$$i \le \min\{k, n-1\}$$
, $C_k^i = \frac{k(k-1)\cdots(k-i+1)}{i!}$

进一步,有

$$\mathbf{S}_{m+1} = \sum_{k=0}^{m} a_{k} \lambda^{k} \sum_{k=0}^{m} a_{k} C_{k}^{1} \lambda^{k-1} \cdot \cdot \cdot \sum_{k=0}^{m} a_{k} C_{k}^{i} \lambda^{k-i} \cdot \sum_{k=0}^{m} a_{k} C_{k}^{n-1} \lambda^{k-n+1}$$

$$\sum_{k=0}^{m} a_{k} \lambda^{k} \sum_{k=0}^{m} a_{k} C_{k}^{1} \lambda^{k-1} \cdot \cdot \cdot \sum_{k=0}^{m} a_{k} C_{k}^{i} \lambda^{k-i} \cdot \sum_{k=0}^{m} a_{k} C_{k}^{i} \lambda^{k-i}$$

$$\sum_{k=0}^{m} a_{k} \lambda^{k} \sum_{k=0}^{m} a_{k} \lambda^{k} \cdot \sum_{k=0}^{m} a_{k} C_{k}^{1} \lambda^{k-1} \cdot \sum_{k=0}^{m} a_{k} C_{k}^{1} \lambda^{k-1} \cdot \sum_{k=0}^{m} a_{k} \lambda^{k} \cdot \sum_{k=$$

注意到
$$C_k^i = \frac{k(k-1)\cdots(k-i+1)}{i!}$$
,记 $S_{m+1}(\lambda) = \sum_{k=0}^m a_k \lambda^k$,则



$$\sum_{k=0}^{m} a_k C_k^i \lambda^{k-i} = \sum_{k=i}^{m} a_k C_k^i \lambda^{k-i} = \frac{1}{i!} \sum_{k=i}^{m} a_k k(k-1) \cdots (k-i+1) \lambda^{k-i}$$

$$= \frac{1}{i!} \left[\sum_{k=i}^{m} a_k \left(\lambda^k \right)^{(i)} \right] = \frac{S_{m+1}^{(i)}(\lambda)}{i!}$$

其中 $S_{m+1}^{(i)}(\lambda)$ 表示 $S_{m+1}(\lambda)$ 对 λ 的 i阶导数。

$$S'_{m+1}(\lambda) = \sum_{k=i}^{m} a_k \cdot (\lambda^k)' = \sum_{k=i}^{m} a_k \cdot k \cdot \lambda^{k-1}$$

$$S''_{m+1}(\lambda) = \sum_{k=1}^{m} a_k \cdot k \cdot (k-1) \lambda^{k-2}$$

$$S_{m+1}^{(i)}(\lambda) = \sum_{k=i}^{m} a_k k(k-1) \cdots (k-i+1) \lambda^{k-i}$$
, the



DUT

大连疆三大学

DALIAN UNIVERSITY OF TECHNOLOGY

$$f(\boldsymbol{J}) = \lim_{m \to \infty} \mathbf{S}_{m+1} =$$

$$S_{m+1}^{f}(\lambda) \qquad S_{m+1}^{f'}(\lambda) \qquad \frac{S_{m+1}^{f(i)}(\lambda)}{i!!} \qquad \frac{S_{m+1}^{f(m-1)}(\lambda)}{(m-1)!}$$

$$S_{m}^{f}(\lambda) \qquad S_{m+1}^{f'}(\lambda) \qquad \frac{S_{m+1}^{f(i)}(\lambda)}{i!!} \qquad \frac{S_{m+1}^{f(i)}(\lambda)}{i!!}$$

$$Sf_{n+1}(\mathcal{D})$$

 $f_{m+1}(A)$

根据幂级数性质知,有 $\lim_{m\to\infty} S_{m+1}^{(i)}(\lambda) = f^{(i)}(\lambda)$, 因此有



推论4 设 $f(z) = \sum_{k=0}^{\infty} a_k (z-z_0)^k$ 是收敛半径为r的幂级数,J是特征值为 λ 的Jordan块,且 $|\lambda-z_0| < r$,则

$$f(\mathbf{J}) = \begin{pmatrix} f(\lambda) & f'(\lambda) & \cdots & \frac{f^{(n-1)}(\lambda)}{(n-1)!} \\ f(\lambda) & \ddots & \vdots \\ & \ddots & f'(\lambda) \\ & & f(\lambda) \end{pmatrix}$$



推论5 设 $f(z) = \sum_{k=0}^{\infty} a_k z^k$ 是收敛半径为r的幂级数,J是特征值为 λ 的n阶Jordan块阵,且 $|t\lambda| < r$,则

$$f(t\mathbf{J}) = \begin{pmatrix} f(t\lambda) & tf'(t\lambda) & \cdots & \frac{t^{n-1}f^{(n-1)}(t\lambda)}{(n-1)!} \\ f(t\lambda) & \ddots & \vdots \\ & \ddots & tf'(t\lambda) \\ & & f(t\lambda) \end{pmatrix}$$



根据上面的引理和矩阵级数的性质,有

定理3 设 $f(z) = \sum_{k=0}^{\infty} a_k (z-z_0)^k$ 为收敛半径为r的幂级数,A为n阶 方阵, $A = TJT^{-1}$ 为其Jordan分解, $J = diag(J_1, J_2, ..., J_s)$ 。当A的特征 值均落在收敛圆内时,即 $|\lambda - z_0| < r$,其中 λ 为A的任意特征值,则矩阵幂级数 $\sum_{k=0}^{\infty} a_k (A-z_0 I)^k$ 绝对收敛, 并且和矩阵为

$$f(A) = T \operatorname{diag}(f(J_1), f(J_2), \dots, f(J_s)) T^{-1}$$

其中 $f(J_i)$ 的定义如表达式(1)。





例1 设
$$\mathbf{A} = \begin{pmatrix} 3 & 0 & 8 \\ 3 & -1 & 6 \\ -2 & 0 & -5 \end{pmatrix}$$
, 求 $\sin \mathbf{A}$

解 根据矩阵A的Jordan分解

因此,由

$$\sin A = f(A) = T \operatorname{diag}(f(J_1), f(J_2)) T^{-1}$$

$$= \begin{pmatrix} 0 & 4 & 1 \\ 1 & 3 & 0 \\ 0 & -2 & 0 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} -\sin 1 & & & \\ & -\sin 1 & \cos 1 \\ & & -\sin 1 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 0 & 1 & \frac{3}{2} \\ 0 & 0 & -\frac{1}{2} \\ 1 & 0 & 2 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 4\cos 1 - \sin 1 & 0 & 8\cos 1 \\ 3\cos 1 & -\sin 1 & 6\cos 1 \\ -2\cos 1 & 0 & -\sin 1 - 4\cos 1 \end{pmatrix}$$



DUT 大连疆三大登

例2 设
$$\mathbf{A} = \begin{pmatrix} 3 & 1 & -1 \\ 1 & 2 & -1 \\ 2 & 1 & 0 \end{pmatrix}$$
, 求 $e^{\mathbf{A}t}$

解 根据矩阵的Jordan 分解

$$\mathbf{A} = \begin{pmatrix} 0 & 1 & 1 \\ 1 & 0 & 1 \\ 1 & 1 & 1 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 1 & & & \\ & 2 & 1 \\ & & 2 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} -1 & 0 & 1 \\ 0 & -1 & 1 \\ 1 & 1 & -1 \end{pmatrix} \quad \boxed{\mathbb{N}}$$

$$e^{At} = f(At) = T \operatorname{diag}(f(tJ_1), f(tJ_2)) T^{-1}$$

$$e^{At} = \begin{pmatrix} 0 & 1 & 1 \\ 1 & 0 & 1 \\ 1 & 1 & 1 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} e^{t} & & & \\ & e^{2t} & te^{2t} \\ & & e^{2t} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} -1 & 0 & 1 \\ 0 & -1 & 1 \\ 1 & 1 & -1 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} (1+t)e^{2t} & te^{2t} & -te^{2t} \\ e^{2t} - e^{t} & e^{2t} & -e^{2t} + e^{t} \\ (1+t)e^{2t} - e^{t} & te^{2t} & e^{t} - te^{2t} \end{pmatrix}$$



DALIAN UNIVERSITY OF TECHNOLOGY

有限待定系数法

思路 设 $\psi(\lambda) = \det(\lambda I - A)$ 为A 的特征多项式,若

$$f(\lambda) = p(\lambda)\psi(\lambda) + q(\lambda),$$
 其中 $\deg(q) \le n - 1$

则 $f(A) = p(A)\psi(A) + q(A) = q(A)$

f(At) 的求法类似,这时 $f(\lambda t)$ 改写为

$$f(\lambda t) = p(\lambda, t)\psi(\lambda) + q(\lambda, t),$$

其中 $p(\lambda,t)$ 为含参数t的幂级数, $q(\lambda,t)$ 是含参数t且次数不超过n-1的多项式,则

$$f(At) = p(A, t)\psi(A) + q(A, t) = q(A, t)$$

求解的关键是求出q(A)或q(A,t),可采用待定系数法求。



DUT



DALIAN UNIVERSITY OF TECHNOLOGY

$q(\lambda)$ 和 $q(\lambda,t)$ 的求法

设
$$\psi(\lambda) = \det(\lambda \mathbf{I} - \mathbf{A}) = (\lambda - \lambda_1)^{m_1} (\lambda - \lambda_2)^{m_2} \cdots (\lambda - \lambda_s)^{m_s}$$

$$q(\lambda, t) = b_{n-1}(t)\lambda^{n-1} + b_{n-2}(t)\lambda^{n-2} + \dots + b_0(t)$$

由于 $\psi^{(j)}(\lambda_i) = 0, j = 0, 1, \dots, m_i - 1; i = 1, 2, \dots, s, 则$

$$\left. \frac{\mathrm{d}^{j}}{\mathrm{d}\lambda^{j}} f(\lambda t) \right|_{\lambda = \lambda_{i}} = \frac{\mathrm{d}^{j}}{\mathrm{d}\lambda^{j}} q(\lambda, t) \right|_{\lambda = \lambda_{i}}$$

即

$$t^{j} \frac{d^{j}}{du^{j}} f(u) \bigg|_{u=\lambda_{i}t} = \frac{d^{j}}{d\lambda^{j}} q(\lambda, t) \bigg|_{\lambda=\lambda_{i}}$$

通过求解方程组,可立即得到 $b_0(t), b_1(t), \cdots, b_{n-1}(t)$



DUT &



DALIAN UNIVERSITY OF TECHNOLOGY

计算矩阵函数f(A) 和f(At)的步骤

- (1) 求矩阵A的特征多项式
- (2) 用待定系数法求 $q(\lambda)$ 或 $q(\lambda,t)$
- (3) 通过 f(A) = p(A)(f(At)) = p(A,t)) 计算 f(A)(f(At)).



用待定系数法求 (1) $\sin(A)$ (2) e^{At} 其中 例3

$$\mathbf{A} = \begin{pmatrix} 3 & 0 & 8 \\ 3 & -1 & 6 \\ -2 & 0 & -5 \end{pmatrix}.$$

先求特征多项式 解

$$\det(\lambda \mathbf{I} - \mathbf{A}) = \begin{vmatrix} \lambda - 3 & 0 & -8 \\ -3 & \lambda + 1 & -6 \\ 2 & 0 & \lambda + 5 \end{vmatrix} = (\lambda + 1)^3$$



DUT

大连疆三大学

DALIAN UNIVERSITY OF TECHNOLOGY

(1) 设
$$q(\lambda) = b_2 \lambda^2 + b_1 \lambda + b_0, f(\lambda) = \sin(\lambda)$$
. 则有

$$\begin{cases} q(-1) = b_2 - b_1 + b_0 = -\sin 1 = f(-1) \\ q'(-1) = -2b_2 + b_1 = \cos 1 = f'(-1) \\ q''(-1) = 2b_2 = \sin 1 = f''(-1) \end{cases}$$

解得

$$\begin{cases} b_1 = \cos 1 - \frac{1}{2}\sin 1 \\ b_1 = \sin 1 + \cos 1 \\ b_2 = \frac{1}{2}\sin 1 \end{cases}$$





$$\sin A = b_2 A^2 + b_1 A + b_0 I$$

$$= \frac{\sin 1}{2}A^2 + (\sin 1 + \cos 1)A + (\cos 1 - \frac{1}{2}\sin 1)I$$

$$= \begin{pmatrix} 4\cos 1 - \sin 1 & 0 & 8\cos 1 \\ 3\cos 1 & -\sin 1 & 6\cos 1 \\ -2\cos 1 & 0 & -\sin 1 - 4\cos 1 \end{pmatrix}$$



DUT

大连疆三大学

DALIAN UNIVERSITY OF TECHNOLOGY

(2) 设
$$q(\lambda) = b_2 \lambda^2 + b_1 \lambda + b_0, f(\lambda t) = e^{\lambda t}$$
. 则有

$$\begin{cases} q(-1) = b_2 - b_1 + b_0 = e^{-t} = f(-t) \\ q'(-1) = -2b_2 + b_1 = te^{-t} = tf'(-t) \\ q''(-1) = 2b_2 = t^2 e^{-t} = t^2 f''(-t) \end{cases}$$

解得

$$\begin{cases} b_0 = \left(1 + t + \frac{t^2}{2}\right)e^{-t} \\ b_1 = te^{-t} + t^2e^{-t} \\ b_2 = \frac{t^2}{2}e^{-t} \end{cases}$$





$$e^{At} = b_2 A^2 + b_1 A + b_0 I$$

$$= \frac{t^2}{2}e^{-t}A^2 + \left(te^{-t} + t^2e^{-t}\right)A + \left(1 + t + \frac{t^2}{2}\right)e^{-t}I$$

$$= \begin{pmatrix} (1+4t)e^{-t} & 0 & 8te^{-t} \\ 3te^{-t} & e^{-t} & 6te^{-t} \\ -2te^{-t} & 0 & (1-4t)e^{-t} \end{pmatrix}$$

DALIAN UNIVERSITY OF TECHNOLOGY

我们还可以证明

- (I) $\forall \mathbf{A} \in \mathbf{C}^{n \times n}$, 总有
- (1) $\sin(-\mathbf{A}) = -\sin \mathbf{A}$, $\cos(-\mathbf{A}) = \cos \mathbf{A}$
- (2) $e^{i\mathbf{A}} = \cos \mathbf{A} + i \sin \mathbf{A}$, $\cos \mathbf{A} = \frac{1}{2} (e^{i\mathbf{A}} + e^{-i\mathbf{A}})$, $\sin \mathbf{A} = \frac{1}{2} (e^{i\mathbf{A}} e^{-i\mathbf{A}})$
- (\coprod) $A,B \in \mathbb{C}^{n \times n}$, \coprod AB = BA, \coprod
- $(0) \quad e^A e^B = e^B e^A = e^{A+B}$
- (1) $\sin(\mathbf{A} + \mathbf{B}) = \sin \mathbf{A} \cos \mathbf{B} + \cos \mathbf{A} \sin \mathbf{B}$
- (2) $\cos(\mathbf{A} + \mathbf{B}) = \cos \mathbf{A} \cos \mathbf{B} \sin \mathbf{A} \sin \mathbf{B}$

若A=B, 则 $\cos 2\mathbf{A} = \cos^2 \mathbf{A} - \sin^2 \mathbf{A}$, $\sin 2\mathbf{A} = 2\sin \mathbf{A} \cos \mathbf{A}$





需要指出的是,对任何n阶方阵A, e^{A} 总是可逆矩阵。

$$e^{A}e^{-A} = e^{-A}e^{A} = e^{0} = I$$

$$sinA$$
和 $cosA$ 不一定可逆. 例如 $A = \begin{pmatrix} \pi & 0 \\ 0 & \frac{\pi}{2} \end{pmatrix}$

$$\sin A = \begin{pmatrix} \sin \pi & 0 \\ 0 & \sin \frac{\pi}{2} \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 0 & 0 \\ 0 & 1 \end{pmatrix}$$

$$\cos A = \begin{pmatrix} \cos \pi & 0 \\ 0 & \cos \frac{\pi}{2} \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} -1 & 0 \\ 0 & 0 \end{pmatrix}$$



当 $AB \neq BA$ 时, $e^{A+B} = e^A e^B$ 或 $e^{A+B} = e^B e^A$ 不成立。

$$\mathbf{A} = \begin{pmatrix} 0 & 0 \\ 1 & 0 \end{pmatrix} \quad \mathbf{B} = \begin{pmatrix} 0 & 1 \\ 0 & 0 \end{pmatrix} \qquad A + B = \begin{pmatrix} 0 & 1 \\ 1 & 0 \end{pmatrix}$$

则

$$AB = \begin{pmatrix} 0 & 0 \\ 0 & 1 \end{pmatrix} \neq \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 0 \end{pmatrix} = BA$$

容易计算

$$e^{B} = \begin{pmatrix} e^{0} & \left(\frac{\mathbf{d}e^{t}}{\mathbf{dt}}\right) \Big|_{t=0} \\ 0 & e^{0} \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 & 1 \\ 0 & 1 \end{pmatrix}, \quad e^{A} = e^{B^{T}} = (e^{B})^{T} = \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 1 & 1 \end{pmatrix}$$



DUT



DALIAN UNIVERSITY OF TECHNOLOGY

显然

$$e^{A}e^{B} = \begin{pmatrix} 1 & 1 \\ 1 & 2 \end{pmatrix} \neq \begin{pmatrix} 2 & 1 \\ 1 & 1 \end{pmatrix} = e^{B}e^{A}$$

另外,

$$\mathbf{A} + \mathbf{B} = \mathbf{T} \mathbf{J} \mathbf{T}^{-1} = \begin{pmatrix} \frac{1}{2} & \frac{1}{2} \\ -\frac{1}{2} & \frac{1}{2} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} -1 & 0 \\ 0 & 1 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 1 & -1 \\ 1 & 1 \end{pmatrix}$$

$$e^{A+B} = Te^{J}T^{-1} = \frac{1}{2} \begin{pmatrix} e+e^{-1} & e-e^{-1} \\ e-e^{-1} & e+e^{-1} \end{pmatrix}$$

因此
$$e^{A+B} \neq e^A e^B$$
, $e^{A+B} \neq e^B e^A$

三、矩阵的微积分

在研究微分方程组时,为了简化对问题的表达及求解过程,需要考虑以函数为元素的矩阵的微分和积分;在研究优化等问题时,则要碰到数量函数对向量变量或矩阵变量的导数,以及向量值或矩阵值函数对向量变量或矩阵变量的导数。

1 相对于数量变量的微分和积分

定义5 如果矩阵 $\mathbf{A}(t) = (a_{ij}(t))_{m \times n}$ 的每一个元素 $a_{ij}(t)$ $i = 1, 2, \cdots, m;$ $j = 1, 2, \cdots, n$ 在[a,b]上均为变量t的可微函数,则称 $\mathbf{A}(t)$ 可微,且导数 定义为

例如

$$A'(t) = \frac{\mathrm{d}}{\mathrm{d}t} A(t) = \left(\frac{\mathrm{d}}{\mathrm{d}t} a_{ij}(t)\right)_{m \times n}$$

$$\mathbf{A}(t) = \begin{pmatrix} t + e^t & \sin t \\ t & 4 \end{pmatrix}, \quad \mathbb{M} \quad \mathbf{A}'(t) = \begin{pmatrix} 1 + e^t & \cos t \\ 1 & 0 \end{pmatrix}$$

由定义5可以验证矩阵导数的如下运算性质.



DALIAN UNIVERSITY OF TECHNOLOGY

定理4 设A(t)、B(t)是可进行运算的两个可微矩阵,则以下的运算规则成立

(1)
$$\frac{\mathrm{d}}{\mathrm{d}t}(\mathbf{A}(t) + \mathbf{B}(t)) = \frac{\mathrm{d}}{\mathrm{d}t}\mathbf{A}(t) + \frac{\mathrm{d}}{\mathrm{d}t}\mathbf{B}(t)$$

(2)
$$\frac{\mathrm{d}}{\mathrm{d}t}(\mathbf{A}(t)\mathbf{B}(t)) = (\frac{\mathrm{d}}{\mathrm{d}t}\mathbf{A}(t))\cdot\mathbf{B}(t) + \mathbf{A}(t)\cdot(\frac{\mathrm{d}}{\mathrm{d}t}\mathbf{B}(t))$$

(3)
$$\frac{d}{dt}(\alpha \mathbf{A}(t)) = \alpha \cdot \frac{d}{dt} \mathbf{A}(t)$$
, 其中 α 为任意常数

$$(4)$$
 当 $u=f(t)$ 关于 t 可微时,有

$$\frac{\mathrm{d}}{\mathrm{d}t}(\mathbf{A}(u)) = f'(t)\frac{\mathrm{d}}{\mathrm{d}u}\mathbf{A}(u)$$

(5) 当
$$A^{-1}(t)$$
为可微矩阵时,有

$$\frac{\mathrm{d}}{\mathrm{d}t}(\mathbf{A}^{-1}(t)) = -\mathbf{A}^{-1}(t)(\frac{\mathrm{d}}{\mathrm{d}t}\mathbf{A}(t))\mathbf{A}^{-1}(t)$$



DUT

大连疆三大学

DALIAN UNIVERSITY OF TECHNOLOGY

由于 $\frac{d}{dt}(A(t))$ 仍是函数矩阵,如果它仍是可导函数矩阵,则可定义其二阶导数。不难给出函数矩阵的高阶导数:

$$\frac{\mathrm{d}^{k}}{\mathrm{d}t^{k}} (A(t)) = \frac{\mathrm{d}}{\mathrm{d}t} \left(\frac{\mathrm{d}^{k-1}}{\mathrm{d}t^{k-1}} (A(t)) \right)$$

证: (2) 设
$$\mathbf{A}(t) = \left(a_{ij}(t)\right)_{m \times n}$$
, $\mathbf{B}(t) = \left(b_{ij}(t)\right)_{n \times p}$ 则

$$\frac{d}{dt}(A(t)\boldsymbol{B}(t)) = \frac{d}{dt}\left(\sum_{k=1}^{n} a_{ik}(t)b_{kj}(t)\right)_{m\times p} = \left(\sum_{k=1}^{n} \left[\frac{d}{dt}(a_{ik}(t)b_{kj}(t))\right]\right)_{m\times p}$$

$$= \left[\sum_{k=1}^{n} \left[\frac{d}{dt}(a_{ik}(t)) \cdot b_{kj}(t) + a_{ik}(t) \cdot \frac{d}{dt}(b_{kj}(t))\right]\right]_{m\times p}$$

$$= \left[\sum_{k=1}^{n} \left(\frac{d}{dt}(a_{ik}(t))\right) \cdot b_{kj}(t)\right]_{m\times p} + \left[\sum_{k=1}^{n} a_{ik}(t) \cdot \left(\frac{d}{dt}(b_{kj}(t))\right)\right]_{m\times p}$$

$$= \frac{d}{dt}(A(t))\boldsymbol{B}(t) + A(t)\frac{d}{dt}\boldsymbol{B}(t)$$



DALIAN UNIVERSITY OF TECHNOLOGY

(5) 由于 $A(t)^{-1}A(t)=I$, 两端对t求导得

从而
$$\frac{d}{dt} \left(A^{-1}(t) \right) A(t) = -A^{-1}(t) \frac{d}{dt} \left(A(t) \right) A^{-1} Q(t)$$

注:
$$\frac{d}{dt}(A^m(t)) = m A^{m-1}(t) \frac{d}{dt}(A(t))$$
 不一定成立。

例如,
$$m=2$$
 取 $\mathbf{A}(t) = \begin{pmatrix} t^2 & t \\ 0 & t \end{pmatrix}$, $\mathbf{A}^2(t) = \begin{pmatrix} t^4 & t^3 + t^2 \\ 0 & t^2 \end{pmatrix}$,则 $\frac{\mathrm{d}}{\mathrm{d}t}(\mathbf{A}(t)) = \begin{pmatrix} 2t & 1 \\ 0 & 1 \end{pmatrix}$,

$$\frac{\mathrm{d}}{\mathrm{d}t} \left(A^{2}(t) \right) = \begin{pmatrix} 4t^{3} & 3t^{2} + 2t \\ 0 & 2t \end{pmatrix}, \ 2A(t) \frac{d}{dt} \left(A(t) \right) = 2 \begin{pmatrix} t^{2} & t \\ 0 & t \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 2t & 1 \\ 0 & 1 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 4t^{3} & 2t^{2} + 2t \\ 0 & 2t \end{pmatrix}$$

故
$$\frac{d}{dt}(A^2(t)) \neq 2A(t)\frac{d}{dt}(A(t))$$
。只有当 $A(t)\frac{d}{dt}(A(t)) = \frac{d}{dt}(A(t))A(t)$ 时成立。



DALIAN UNIVERSITY OF TECHNOLOGY

定理5 设n阶方阵A与t无关,则有

$$(1) \quad \frac{\mathrm{d}}{\mathrm{d}t} e^{t\mathbf{A}} = \mathbf{A}e^{t\mathbf{A}} = e^{t\mathbf{A}}\mathbf{A}$$

(2)
$$\frac{\mathrm{d}}{\mathrm{d}t}\sin(t\mathbf{A}) = \mathbf{A}\cdot\cos(t\mathbf{A}) = \cos(t\mathbf{A})\cdot\mathbf{A}$$

(3)
$$\frac{\mathrm{d}}{\mathrm{d}t}\cos(t\mathbf{A}) = -\mathbf{A}\cdot\sin(t\mathbf{A}) = -\sin(t\mathbf{A})\cdot\mathbf{A}$$

证, 只证(1), (2)和(3)的证明与(1)类似。

由 $e^{tA} = \sum_{k=0}^{\infty} \frac{t^k}{k!} A^k$ 并利用绝对收敛的级数可以逐项求导的性质得

$$\frac{d\left(e^{tA}\right)}{dt} = \frac{d}{dt}\left(\sum_{k=0}^{\infty} \frac{t^k}{k!} A^k\right) = \left(\sum_{k=0}^{\infty} \frac{d}{dt} \left(\frac{t^k}{k!}\right) A^k\right) = \sum_{k=1}^{\infty} \frac{t^{k-1}}{(k-1)!} A^k$$

$$= A \left(\sum_{k=1}^{\infty} \frac{t^{k-1}}{(k-1)!} A^{k-1} \right) = \left(\sum_{k=1}^{\infty} \frac{t^{k-1}}{(k-1)!} A^{k-1} \right) A \implies A e^{tA} = e^{tA} A$$



DALIAN UNIVERSITY OF TECHNOLOGY

定义6 如果矩阵 $\mathbf{A}(t) = (a_{ij}(t))_{m \times n}$ 的每一个元素 $a_{ij}(t)$ 都是区间[t_0 , t_1]上的可积函数,则定义 $\mathbf{A}(t)$ 在区间[t_0 , t_1]上的积分为

$$\int_{t_0}^{t_1} \mathbf{A}(t) dt = \left(\int_{t_0}^{t_1} a_{ij}(t) dt \right)_{m \times n}$$

容易验证如下运算法则成立

(1)
$$\int_{t_0}^{t_1} \left(\alpha \mathbf{A}(t) + \beta \mathbf{B}(\mathbf{t}) \right) dt = \alpha \int_{t_0}^{t_1} \mathbf{A}(t) dt + \beta \int_{t_0}^{t_1} \mathbf{B}(t) dt \quad \forall \alpha, \beta \in \mathbf{C}$$

(2)
$$\int_{t_0}^{t_1} (\mathbf{A}(t)\mathbf{B}) dt = \int_{t_0}^{t_1} \mathbf{A}(t) dt \mathbf{B}$$
, 其中**B**为常数矩阵;

$$\int_{t_0}^{t_1} (A B(t)) dt = A \int_{t_0}^{t_1} B(t) dt, \quad 其中A 为常数矩阵;$$

- (3) 当A(t)在[a, b]上连续可微时,对任意 $t \in (a, b)$,有 $\frac{d}{dt} \left(\int_a^t A(\tau) d\tau \right) = A(t)$
- (4) 当A(t)在[a, b]上连续可微时,对任意 $t \in (a, b)$,有 $\int_a^b \frac{d(A(t))}{dt} dt = A(b) A(a)$



2 相对于矩阵变量的微分

定义7 设 $X = (x_{ij})_{m \times n}$, 函数 $f(X) = f(x_{11}, x_{12}, \dots x_{1n}, x_{21}, \dots, x_{mn})$

为mn元的多元函数,且 $\frac{\partial f}{\partial x_{ij}}$ $(i=1,2,\cdots,m,\ j=1,2,\cdots,n)$ 都存在,定义 f(X) 对矩阵X的导数为

$$\frac{d}{dX}f(X) = \left(\frac{\partial f}{\partial x_{ij}}\right)_{m \times n} = \begin{pmatrix} \frac{\partial f}{\partial x_{11}} & \cdots & \frac{\partial f}{\partial x_{1n}} \\ \cdots & \ddots & \cdots \\ \frac{\partial f}{\partial x_{m1}} & \cdots & \frac{\partial f}{\partial x_{mn}} \end{pmatrix}$$



DALIAN UNIVERSITY OF TECHNOLOGY

例2 设 $x = (\xi_1, \xi_2, \dots \xi_n)^T$, n元函数 $f(x) = f(\xi_1, \xi_2, \dots \xi_n)$, 求

$$\frac{\mathrm{d}f}{\mathrm{d}x^T}$$
, $\frac{\mathrm{d}f}{\mathrm{d}x}$.

解 根据定义有

$$\frac{\mathrm{d}f}{\mathrm{d}x^T} = \left(\frac{\partial f}{\partial \xi_1}, \frac{\partial f}{\partial \xi_2}, \dots, \frac{\partial f}{\partial \xi_n}\right)$$

特别地,以x为自变量的函数的导数,一般记为:

$$\nabla f(\mathbf{x}) = \frac{\mathbf{d}f}{\mathbf{d}\mathbf{x}} = \left(\frac{\partial f}{\partial \xi_1}, \frac{\partial f}{\partial \xi_2}, \dots, \frac{\partial f}{\partial \xi_n}\right)^T$$

称为数量函数对向量变量的导数,即为高等数学学过的函数的梯度向量,也记为 $\operatorname{grad} f$



DALIAN UNIVERSITY OF TECHNOLOGY

例3 设 $\mathbf{x} = (\xi_1, \xi_2, \dots \xi_n)^T$, $\mathbf{A} = (a_{ij})_{n \times n}$, n 元函数 $f(\mathbf{x}) = \mathbf{x}^T \mathbf{A} \mathbf{x}$,

求
$$\frac{\mathrm{d}f}{\mathrm{d}x}$$
。

解因

$$f(\mathbf{x}) = \sum_{i=1}^{n} \sum_{j=1}^{n} a_{ij} \xi_{i} \xi_{j} = \xi_{1} \sum_{j=1}^{n} a_{1j} \xi_{j} + \dots + \xi_{k} \sum_{j=1}^{n} a_{kj} \xi_{j} + \dots + \xi_{n} \sum_{j=1}^{n} a_{nj} \xi_{j}$$

所以

$$\frac{\partial f(\mathbf{x})}{\partial \xi_k} = \xi_1 a_{1k} + \dots + \xi_{k-1} a_{k-1,k} + \left(\sum_{j=1}^n a_{kj} \xi_j + \xi_k a_{kk}\right) + \xi_{k+1} a_{k+1,k} + \dots + \xi_n a_{nk}$$

$$= \sum_{i=1}^{n} a_{ik} \xi_i + \sum_{j=1}^{n} a_{kj} \xi_j, \qquad k = 1, 2, \dots, n$$



$$\frac{\mathrm{d}f}{\mathrm{d}x} = \begin{pmatrix} \frac{\partial f}{\partial \xi_1} \\ \frac{\partial f}{\partial \xi_2} \\ \vdots \\ \frac{\partial f}{\partial \xi_n} \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} \sum_{j=1}^n a_{1j} \xi_j \\ \sum_{j=1}^n a_{2j} \xi_j \\ \vdots \\ \sum_{j=1}^n a_{nj} \xi_j \end{pmatrix} + \begin{pmatrix} \sum_{i=1}^n a_{i1} \xi_i \\ \sum_{i=1}^n a_{i2} \xi_i \\ \vdots \\ \sum_{i=1}^n a_{in} \xi_i \end{pmatrix}$$

$$= \mathbf{A}\mathbf{x} + \mathbf{A}^T\mathbf{x} = (\mathbf{A} + \mathbf{A}^T)\mathbf{x}$$

特别地,当A时对称矩阵时.

$$\frac{\mathrm{d}f}{\mathrm{d}x} = 2Ax$$



DALIAN UNIVERSITY OF TECHNOLOGY

例 设 $\mathbf{a} = (a_1, a_2, \dots, a_n)^T$ 为常向量, $\mathbf{x} = (\xi_1, \xi_2, \dots, \xi_n)^T$ 为向量变量,

且
$$f(\mathbf{x}) = (\mathbf{x}, \mathbf{a}) = \mathbf{a}^T \mathbf{x} = \mathbf{x}^T \mathbf{a}$$
 。 求 $\frac{\partial f}{\partial \mathbf{x}}$ 。

解,由于

$$f(\mathbf{x}) = \sum_{i=1}^{n} a_{i} \xi_{i}, \quad \frac{\partial f}{\partial \xi_{j}} = a_{j}, \quad (j = 1, 2, \dots, n)$$
 所以
$$\frac{\partial f}{\partial \mathbf{x}} = \begin{pmatrix} \frac{\partial f}{\partial \xi_{1}} \\ \frac{\partial f}{\partial \xi_{2}} \\ \vdots \\ \frac{\partial f}{\partial \xi_{n}} \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} a_{1} \\ a_{2} \\ \vdots \\ a_{n} \end{pmatrix} = \mathbf{a}$$



DALIAN UNIVERSITY OF TECHNOLOGY

例 设 $A = (a_{ij})_{m \times n}$ 为常矩阵, $X = (x_{ij})_{n \times m}$ 为矩阵变量,且

$$f(X) = \operatorname{tr}(AX), \quad \Re \frac{\partial f}{\partial X}$$

解,由于
$$AX = \left(\sum_{k=1}^{n} a_{ik} x_{kj}\right)_{m \times m}$$
,所以 $f(X) = \text{tr}(AX) = \sum_{s=1}^{m} \sum_{k=1}^{n} a_{sk} x_{ks}$

而

$$\left(\frac{\partial f}{\partial x_{ij}}\right)_{n \times m} = \left(a_{ji}\right)_{n \times m} \quad (i = 1, 2, \dots, n \quad j = 1, 2, \dots, m),$$

故

$$\frac{\partial f}{\partial \mathbf{X}} = \left(\frac{\partial f}{\partial x_{ij}}\right)_{n \times m} = \left(a_{ji}\right)_{n \times m} = \mathbf{A}^{T}$$





例 设 $A \in \mathbb{R}^{m \times n}$, $b \in \mathbb{R}^m$, $x \in \mathbb{R}^n$, $f(x) = ||Ax - b||_2^2$, 试求 $\frac{\mathrm{d}f}{\mathrm{d}x}$

解: 因为

$$f(\mathbf{x}) = \|A\mathbf{x} - \mathbf{b}\|_{2}^{2} = (A\mathbf{x} - \mathbf{b}, A\mathbf{x} - \mathbf{b}) = (A\mathbf{x} - \mathbf{b})^{T} (A\mathbf{x} - \mathbf{b})$$

$$= (\mathbf{x}^{T} A^{T} - \mathbf{b}^{T}) (A\mathbf{x} - \mathbf{b})$$

$$= \mathbf{x}^{T} A^{T} A \mathbf{x} - \mathbf{b}^{T} A \mathbf{x} - \mathbf{x}^{T} A^{T} \mathbf{b} + \mathbf{b}^{T} \mathbf{b}$$

$$= \mathbf{x}^{T} (A^{T} A) \mathbf{x} - (A^{T} \mathbf{b})^{T} \mathbf{x} - \mathbf{x}^{T} (A^{T} \mathbf{b}) + \mathbf{b}^{T} \mathbf{b}$$

从而由前面的结论可得

$$\frac{\mathrm{d}f}{\mathrm{d}x} = 2A^T A x - A^T b - A^T b = 2(A^T A x - A^T b)$$



第三章结束

3 矩阵函数在微分方程中的应用

在线性控制系统中,常常涉及求解线性微分方程组的问题。矩阵函数在其中有重要的应用。

我们首先讨论一阶线性常系数齐次微分方程组的定解问:

$$\begin{cases} \frac{\mathbf{d}x_{1}(t)}{\mathbf{d}t} = a_{11}x_{1}(t) + a_{12}x_{2}(t) + \dots + a_{1n}x_{n}(t) \\ \frac{\mathbf{d}x_{2}(t)}{\mathbf{d}t} = a_{21}x_{1}(t) + a_{22}x_{2}(t) + \dots + a_{2n}x_{n}(t) \\ \vdots \\ \frac{\mathbf{d}x_{n}(t)}{\mathbf{d}t} = a_{n1}x_{1}(t) + a_{n2}x_{2}(t) + \dots + a_{nn}x_{n}(t) \end{cases}$$

给定初始条件: $x_i(0)$, $(i=1,2,\dots,n)$, 记 $\mathbf{A} = (a_{ij}) \in \mathbf{C}^{n \times n}$,

$$X(0) = (x_1(0), x_2(0), \dots, x_n(0))^T$$

$$X(t) = (x_1(t), x_2(t), ..., x_n(t))^T$$
,



则上述微分方程组可写成:

$$\begin{cases}
\frac{dX(t)}{dt} = AX(t) \\
X(0) = (x_1(0), x_2(0), ..., x_n(0))^T
\end{cases} (2)$$

利用矩阵微分的性质有

$$\frac{\mathrm{d}(e^{-\mathbf{A}t}X(t))}{\mathrm{d}t} = \frac{\mathrm{d}e^{-\mathbf{A}t}}{\mathrm{d}t} \cdot X(t) + e^{-\mathbf{A}t} \frac{\mathrm{d}X(t)}{\mathrm{d}t}$$

$$= -e^{-\mathbf{A}t} \mathbf{A} \cdot X(t) + e^{-\mathbf{A}t} \frac{\mathrm{d}X(t)}{\mathrm{d}t} = e^{-\mathbf{A}t} \left(\frac{\mathrm{d}X(t)}{\mathrm{d}t} - \mathbf{A}X(t)\right)$$

方程(2)意味着

$$\frac{\mathrm{d}(e^{-\mathbf{A}t}X(t))}{\mathrm{d}t} = \mathbf{0}$$

因此 $X=e^{At}C$, 其中C为常数向量, 由初始条件(3), C=X(0)

$$X(t) = e^{\mathbf{A}t}X(0) \tag{4}$$



DALIAN UNIVERSITY OF TECHNOLOGY

下面说明解的唯一性。

如果定解问题(2)和(3)有两个解 $X_1(t)$, $X_2(t)$,则令 $Y(t)=X_1(t)-X_2(t)$,显然满足

$$\begin{cases} \frac{\mathrm{d} \boldsymbol{Y}(t)}{\mathrm{d}t} = \boldsymbol{A} \boldsymbol{Y}(t) \\ \boldsymbol{Y}(0) = \boldsymbol{X}_1(0) - \boldsymbol{X}_2(0) = \boldsymbol{\theta} \end{cases}$$

由上述推导可知, $Y(t) = e^{\mathbf{A}t}Y(0) = \mathbf{0}$,即 $X_1(t) = X_2(t)$ 。

综上所述,

定理6 一阶线性常系数齐次微分方程组的定解问题(2)

(3) 有唯一解 $X(t) = e^{At}X(0)$ 。

最后我们考虑一阶线性常系数非齐次微分方程组的定解问题

$$\begin{cases} \frac{dX(t)}{dt} = AX(t) + F(t) \\ X(t_0) = (x_1(t_0), x_2(t_0), \dots, x_n(t_0))^T \end{cases}$$
(5)

这里 $F(t) = (f_1(t), f_2(t), \dots, f_n(t))^T$ 是已知向量函数,A和X意义同前。 改写方程为 并以 e^{-At} 左乘方程两边,即

$$e^{-\mathbf{A}t} \left[\frac{\mathrm{d}X(t)}{\mathrm{d}t} - AX(t) \right] = e^{-\mathbf{A}t} F(t)$$

即 $\frac{\mathrm{d}(e^{-\mathbf{A}t}X(t))}{\mathrm{d}t} = e^{-\mathbf{A}t}F(t) \text{ 对此方程在}[t_0, t] 上进行积分,可得$ $e^{-\mathbf{A}t}X(t) - e^{-\mathbf{A}t_0}X(t_0) = \int_{t_0}^t e^{-\mathbf{A}\tau}F(\tau)\mathrm{d}\tau$ $e^{-\mathbf{A}t}X(t) = e^{-\mathbf{A}t_0}X(t_0) + \int_{t_0}^t e^{-\mathbf{A}\tau}F(\tau)\mathrm{d}\tau$ $X(t) = e^{\mathbf{A}(t-t_0)}X(t_0) + \int_{t_0}^t e^{\mathbf{A}(t-\tau)}F(\tau)\mathrm{d}\tau \quad \text{就是上述定解问题的解。}$

例8 求定解问题
$$\begin{cases} \frac{dX(t)}{dt} = AX(t) \\ X(0) = (1,1,1)^T \end{cases}$$
 其中 $A = \begin{pmatrix} 3 & -1 & 1 \\ 2 & 0 & -1 \\ 1 & -1 & 2 \end{pmatrix}$

解
$$\det(\lambda \mathbf{I} - \mathbf{A}) = \begin{vmatrix} \lambda - 3 & 1 & -1 \\ -2 & \lambda & 1 \\ -1 & 1 & \lambda - 2 \end{vmatrix} = \lambda(\lambda - 2)(\lambda - 3),$$

故 A有三个不同的特征根,A可与对角形矩阵相似。 与特征根

 $\lambda_1 = 0, \lambda_2 = 2, \lambda_3 = 3$ 相应的三个线性无关的特征向量分别为:

$$X_1 = (1,5,2)^T, \quad X_2 = (1,1,0)^T, \quad X_3 = (2,1,1)^T$$

进一步得
$$T = \begin{pmatrix} 1 & 1 & 2 \\ 5 & 1 & 1 \\ 2 & 0 & 1 \end{pmatrix}, \quad T^{-1} = -\frac{1}{6} \begin{pmatrix} 1 & -1 & -1 \\ -3 & -3 & 9 \\ -2 & 2 & -4 \end{pmatrix}$$

由定理6可得所求的解为

田定理6可得所來的解为
$$X = e^{At}X(0) = T \begin{pmatrix} 1 & & \\ & & \\ & &$$

例9 求定解问题
$$\begin{cases} \frac{dX(t)}{dt} = AX(t) + F(t) & \text{的解, 其中矩阵A见例8}. \\ X(0) = (1,1,1)^T & F(t) = (0,0,e^{2t})^T \end{cases}$$

解由前面讨论,该问题的解为 $X(t) = e^{At}X(0) + \int_0^t e^{A(t-\tau)}F(\tau)d\tau$

下面计算 $t = \int_0^t e^{\mathbf{A}(t-\tau)} \mathbf{F}(\tau) d\tau$,由 $e^{\mathbf{A}(t-\tau)} \mathbf{F}(\tau) = \mathbf{T} e^{[\mathbf{J}(t-\tau)]} \mathbf{T}^{-1} \mathbf{F}(\tau)$

$$= \begin{pmatrix} 1 & 1 & 2 \\ 5 & 1 & 1 \\ 2 & 0 & 1 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 1 & & & \\ & e^{2(t-\tau)} & & \\ & & e^{3(t-\tau)} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} -\frac{1}{6} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 1 & -1 & -1 \\ -3 & -3 & 9 \\ -2 & 2 & -4 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 0 \\ 0 \\ e^{2\tau} \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} -\frac{1}{6} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 1 & 1 & 2 \\ 5 & 1 & 1 \\ 2 & 0 & 1 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} -e^{2\tau} \\ 9e^{2t} \\ -4e^{3t-\tau} \end{pmatrix}$$

$$=-\frac{1}{6}\begin{pmatrix} -e^{2\tau}+9e^{2t}-8e^{3t-\tau}\\ -5e^{2\tau}+9e^{2t}-4e^{3t-\tau}\\ -2e^{2\tau}-4e^{3t-\tau} \end{pmatrix}$$
。从0到t进行积分,即得 $P=-\frac{1}{6}\begin{pmatrix} \frac{1}{2}+(9t+\frac{15}{2})e^{2t}-8e^{3t}\\ \frac{5}{2}+(9t+\frac{3}{2})e^{2t}-4e^{3t}\\ \frac{1}{2}+2e^{2t}-4e^{3t} \end{pmatrix}$

因此
$$X(t) = e^{At}X(0) + t$$

$$X(t) = -\frac{1}{6} \begin{bmatrix} -\frac{1}{2} + (9t + \frac{21}{2})e^{2t} - 16e^{3t} \\ -\frac{5}{2} + (9t + \frac{9}{2})e^{2t} - 8e^{3t} \\ -1 + 3e^{2t} - 8e^{3t} \end{bmatrix}$$
[1+3e^{2t} - 4e^{3t}]