

Линейни системи с постоянни коефициенти

Метод на изключването

В пълно съответствие със скаларния случай линейните системи с постоянни коефициенти се решават експлицитно. В този параграф ще изложим най-простия метод, който води до целта, без да се използват почти никакви сведения от линейната алгебра — метода на изключването. Както ще видим, с помощта на елементарни операции (диференциране и образуване на подходящи линейни комбинации) задачата се свежда до решаване на едно единствено диференциално уравнение с постоянни коефициенти и на система от линейни алгебрични уравнения. При този подход операционните означения, въведени в § 5 на трета глава, и формулата за отместване ще играят основна роля.

Понеже в разсъжденията, които следват, се налага многократно да диференцираме дадената система, целесъобразно е да започнем с един общ резултат, който ни осигурява тази възможност.

Теорема 1. Да разгледаме нормалната система

$$(1) \quad \dot{x} = f(t, x)$$

при предположение, че $f \in C^k(D)$, $k \geq 1$, където D е област в \mathbb{R}^{n+1} . Тогава всички решения на (1) притежават непрекъснати производни до $(k+1)$ -ви ред включително.

Д о к а з а т е л с т в о. Нека $x = x(t)$ е решение на (1) с максимален дефиниционен интервал (α, β) . Понеже според теоремата за диференциране на съставни функции функцията $t \rightarrow f(t, x(t)) \in C^1(\alpha, \beta)$, тъждеството $\dot{x}(t) = f(t, x(t))$ показва, че $\ddot{x}(t) \in C^2(\alpha, \beta)$. След едно диференциране получаваме

$$(2) \quad \ddot{x}(t) = \frac{\partial f}{\partial t}(t, x(t)) + \sum_{j=1}^n \frac{\partial f}{\partial x^j}(t, x(t)) \dot{x}^j(t)$$

и веднага заключаваме, че дясната страна на (2) има непрекъсната производна, т.е. че \ddot{x} съществува и е непрекъсната в (α, β) .

След k последователни диференцирания стигаме до формулирания резултат.

Сега вече можем да пристъпим към нашата истинска задача. Да разгледаме линейната (не непременно нормална) система

$$(3) \quad \sum_{j=1}^n L_j^i(p) x^j = f^i(t), \quad t \in (\alpha, \beta), \quad i = 1, 2, \dots, n,$$

където $L_j^i(p)$ са полиноми на символа $p = \frac{d}{dt}$, т.е. линейни диференциални оператори, а функциите $f^i(\alpha, \beta) \rightarrow \mathbb{H}$ притежават достатъчен брой производни. Ако въведем $(n \times n)$ -матрицата $L(p) = (L_j^i(p))$ и векторите-стълбове $x = (x^1, x^2, \dots, x^n)$, $f = (f^1, f^2, \dots, f^n)$, (3) взема вида

$$(4) \quad L(p)x = f(t), \quad t \in (\alpha, \beta).$$

Сега да допуснем, че векторът $x = (x^1, x^2, \dots, x^n)$ удовлетворява (3) и притежава достатъчен брой производни. Според теорема 1 това свойство ще бъде налице, ако векторната функция $t \rightarrow f(t)$ е достатъчно гладка и системата (3) може да се сведе до нормална.

Да означим с $M_i^k(p)$ адюнгираното количество на елемента $L_k^i(p)$ от матрицата $L(p)$, да умножим i -тото уравнение на (3) с $M_i^k(p)$ и да съберем получените тъждества*. Получаваме

$$\sum_{i=1}^n \sum_{j=1}^n M_i^k(p) L_j^i(p) x^j = \sum_{i=1}^n M_i^k(p) f^i(t),$$

т.е.

$$(5) \quad \sum_{j=1}^n \left(\sum_{i=1}^n M_i^k(p) L_j^i(p) \right) x^j = \sum_{i=1}^n M_i^k(p) f^i(t).$$

*Понеже $M_i^k(p)$ е полином на p , умножението на i -тото уравнение с $M_i^k(p)$ означава, че действаме на това равенство с диференциалния оператор със символически запис $M_i^k(p)$.

Ако означим с $D(p)$ детерминантата на матрицата $L(p) = (L_j^i(p))$ и вземем предвид добре известното тъждество

$$\sum_{i=1}^n M_i^k(p) L_j^i(p) = \begin{cases} 0 & \text{за } j \neq k, \\ D(p) & \text{за } j = k, \end{cases}$$

от (5) получаваме тъждеството

$$(6) \quad D(p)x^k = \sum_{i=1}^n M_i^k(p)f^i(t)$$

за x^k и понеже k беше произволно, като дадем на k стойностите $1, 2, \dots, n$, намираме уравнения за всичките координати на евентуалното решение $x = x(t)$.

Да допуснем, че $D(p)$ не се редуцира до константа, и да се съсредоточим върху основния случай $f \equiv 0$, т.е. когато системата е хомогенна. (Условието $D(p) \neq \text{const}$ е естествено и означава, че системата (3) не е прекалено изродена. Читателят лесно ще съобрази, че то е изпълнено за всички системи, които могат да се сведат към нормални.)

И така да разгледаме хомогенната система

$$(7) \quad L(p)x = 0.$$

Вече констатирахме, че ако $x = (x^1, \dots, x^n)$ е решение на (7), имаме $D(p)x^k = 0$ за $k = 1, 2, \dots, n$, т.е. всичките координати на x удовлетворяват едно и също уравнение с постоянни коефициенти. Това е най-важното заключение, до което ни доведе изложеният метод. Трябва дебело да подчертаем обаче, че уравнението за координатите

$$(8) \quad D(p)x^k = 0,$$

до което стигнахме, е само следствие от (7) и следователно, след като определим x^k , $k = 1, 2, \dots, n$, от (8), трябва да заместим обратно в (7), за да видим при какви връзки между произволните константи векторът $x = (x^1, x^2, \dots, x^n)$ наистина удовлетворява изходната система. (Такива връзки трябва да се

очакват, защото за да стигнем до (8), в общия случай диференцираме уравненията на (7).) Преди да илюстрираме метода с два примера, ще направим една забележка, която улеснява или по-точно разделя на части практическата работа.

Нека $\alpha_1, \alpha_2, \dots, \alpha_m$ са корените на характеристичното уравнение $D(\alpha) = 0$ на (8) с кратности съответно r_1, r_2, \dots, r_m . В такъв случай според изученото в § 5 на трета глава имаме

$$x^k(t) = \sum_{\nu=1}^m P_{\nu}^k(t) e^{\alpha_{\nu} t}, \quad k = 1, 2, \dots, n,$$

където $P_{\nu}^k(t)$ е полином от степен, ненадминаваща $r_{\nu} - 1$. Следователно предполагаемото решение $x = (x^1, x^2, \dots, x^n)$ има вида

$$(9) \quad x(t) = g_1(t) e^{\alpha_1 t} + g_2(t) e^{\alpha_2 t} + \dots + g_m(t) e^{\alpha_m t},$$

където

$$(10) \quad g_{\nu}(t) = (P_{\nu}^1(t), P_{\nu}^2(t), \dots, P_{\nu}^n(t)), \quad \nu = 1, 2, \dots, m.$$

матр $L(p)x = 0$:

фициенти и P_ν^k е от степен $r_\nu - 1$ ($k = 1, 2, \dots, n$).

коэффициентите пред $e^{\alpha_\nu t}$, $s = 0, 1, 2, \dots, r_\nu - 1$.

образуваме общото решение (9).

И така да разгледаме системата

$$(14) \quad \dot{\mathbf{x}} = A\mathbf{x}, \quad A = (a_{ij}^i) \in \mathfrak{M}_n,$$

където a_j^i са реални или комплексни числа.

В по-подробен запис (14) взема вида

$$(15) \quad \begin{aligned} &a_1^2 x^1 + (a_2^2 - p)x^2 + \cdots + a_n^2 x^n = 0, \\ &\dots\dots\dots \\ &a_1^n x^1 + a_2^n x^2 + \cdots + (a_n^n - p)x^n = 0, \end{aligned}$$

т.е. $L(p)x = 0$, където $L_j^i(p) = a_j^i - \delta_j^i p$, $i, j = 1, 2, \dots, n$, и

$$\delta_j^i = \begin{cases} 0 & \text{за } i \neq j \\ 1 & \text{за } i = j \end{cases}$$
 е символът на Кронекер. В случая

$$(16) \quad D(p) = \begin{vmatrix} a_1^1 - p & a_1^2 & \dots & a_1^n \\ a_2^1 & a_2^2 - p & \dots & a_2^n \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ a_n^1 & a_n^2 & \dots & a_n^n - p \end{vmatrix} = |A - Ip|$$

и характеристичното уравнение $D(\alpha) = 0$ съвпада с уравнението за собствените стойности на матрицата A . Естествено възникват два случая:

а) Уравнението $D(\alpha) = 0$ има n различни корена — да ги означим с $\alpha_1, \alpha_2, \dots, \alpha_n$.

б) Уравнението $D(\alpha) = 0$ има m , $m < n$, различни корена $\alpha_1, \alpha_2, \dots, \alpha_m$.

Ще започнем с първия случай. И така да допуснем, че а) е налице. Понеже в случая $r_j = 1$, $j = 1, 2, \dots, n$, според т. 6.1 общото решение на (14) има вида

$$(17) \quad x(t) = \sum_{\nu=1}^n g_{\nu} e^{\alpha_{\nu} t},$$

където координатите на g_{ν} са полиноми на t от нулева степен, т.е. константи.

За неизвестните вектори g_1, g_2, \dots, g_n получаваме уравненията

$$(18) \quad L(p + \alpha_{\nu})g_{\nu} = 0, \quad \text{т.е.} \quad (A - (p + \alpha_{\nu})I)g_{\nu} = 0,$$

$\nu = 1, 2, \dots, n$, където с I сме означили единичната $(n \times n)$ -матрица. Понеже очевидно $pg_{\nu} = \frac{d}{dt}g_{\nu} = 0$, равенствата (18) се редуцират до съотношенията

$$(19) \quad (A - \alpha_{\nu}I)g_{\nu} = 0, \quad \text{т.е. до} \quad Ag_{\nu} = \alpha_{\nu}g_{\nu}, \quad \nu = 1, 2, \dots, n,$$

които означават, че g_{ν} е или нулев, или собствен вектор на A , отговарящ на собственото число α_{ν} . Обратното също е вярно: Ако векторите g_{ν} , $\nu = 1, 2, \dots, n$, удовлетворяват (19), то (17) е решение на (14).

Както е известно от линейната алгебра, в случая а) всяка система от собствени вектори h_1, h_2, \dots, h_n , където h_{ν} отговаря на собственото число α_{ν} , образува база в C^n . За удобство на читателя ще припомним доказателството.

Ще разсъждаваме индуктивно и ще покажем, че за всяко k , $1 \leq k \leq n$, системата от вектори h_1, h_2, \dots, h_k е линейно независима. Ако $k = 1$, няма какво да доказваме, защото собствените вектори по дефиниция са различни от нула.

Да допуснем, че нашето твърдение е вярно за всяко $k \leq n-1$, и да вземем произволна линейна комбинация

$$(20) \quad \sum_{\nu=1}^n c_{\nu} h_{\nu} = 0.$$

В такъв случай

$$(21) \quad 0 = A \left(\sum_{\nu=1}^n c_{\nu} h_{\nu} \right) = \sum_{\nu=1}^n c_{\nu} \alpha_{\nu} h_{\nu}.$$

От друга страна, като умножим (20) с α_n и го извадим от (21), намираме

$$(22) \quad (\alpha_1 - \alpha_n) c_1 h_1 + (\alpha_2 - \alpha_n) c_2 h_2 + \dots + (\alpha_{n-1} - \alpha_n) c_{n-1} h_{n-1} = 0,$$

което заедно с индуктивната хипотеза ни дава $(\alpha_{\nu} - \alpha_n) c_{\nu} = 0$, т.е. $c_{\nu} = 0$, $\nu = 1, 2, \dots, n-1$, защото $\alpha_n \neq \alpha_{\nu}$ за $\nu \neq n$. Сега вече от (20) следва и $c_n = 0$ и твърдението, че h_1, h_2, \dots, h_n са линейно независими, е доказано.

За да завършим обсъждането на а), остава да отбележим, че в този случай на всяко собствено число α_{ν} отговаря едномерно собствено пространство, т.е. множество от безбройно много собствени вектори, които са колинеарни помежду си. Следователно, ако h_1, h_2, \dots, h_n е фиксирана база от собствени вектори на A , като h_j отговаря на α_j , то ще имаме $g_{\nu} = c_{\nu} h_{\nu}$ и формулата (17) за общото решение взема вида

$$(23) \quad x(t) = \sum_{\nu=1}^n c_{\nu} h_{\nu} e^{\alpha_{\nu} t},$$

където $c_{\nu} \in \mathbb{C}$ са произволни константи.

Остава да кажем няколко думи за случая б), когато A има $m < n$ различни собствени числа. Разбира се, и сега разполагаме поне с m линейно независими собствени вектора, но изобщо казано, техният брой не е достатъчен, за да образуват база в \mathbb{C}^n . Ето защо в съответствие със скаларния случай общото решение на системата има по-сложния вид (17), където $g_{\nu} = g_{\nu}(t)$ са вектори, чиито координати са полиноми на t .

Пример 2. За системата от трети ред

$$(13) \quad \begin{aligned} \dot{x}^1 &= 2x^1 - x^2 - x^3, \\ \dot{x}^2 &= 2x^1 - x^2 - 2x^3, \\ \dot{x}^3 &= -x^1 + x^2 + 2x^3 \end{aligned}$$

намираме

$$D(p) = \begin{vmatrix} 2-p & -1 & -1 \\ 2 & -1-p & -2 \\ -1 & 1 & 2-p \end{vmatrix} = (1-p)^3.$$

Следователно $(p-1)^3 x^k = 0$, $k = 1, 2, 3$, откъдето

$$x^1 = (c_1 + c_2 t + c_3 t^2) e^t,$$

$$x^2 = (c_4 + c_5 t + c_6 t^2) e^t,$$

$$x^3 = (c_7 + c_8 t + c_9 t^2) e^t.$$

Като заместим в (13) и разделим на e^t , получаваме уравненията $Q_k(t) = 0$, $k = 1, 2, 3$, където Q_k са полиноми от втора степен. Понеже равенствата $Q_k(t) = 0$, $k = 1, 2, 3$, трябва да са в сила за всяко $t \in \mathbb{R}$, като приравним на нула коефициентите във всяко от тях, намираме търсените връзки между константите c_j , $j = 1, 2, \dots, 9$.

Получаваме

$$x^1 = (c_1 + c_2 t) e^t,$$

$$x^2 = (2c_2 + c_4) e^t,$$

$$x^3 = (c_1 - c_2 - c_4 - c_2 t) e^t.$$

Подробностите предоставяме на читателя.