# Сборник заметок по линейной алгебре и сопряженным вопросам

#### Подвойский А.О.

## Содержание

1	Мера обусловленности матрицы	1	
2	Линейно зависимые и линейно независимые системы           2.1 Свойства линейно зависимых и линейно независимых столбцов	<b>2</b> 2	
3	Система $m$ линейных алгебраических уравнений с $n$ неизвестными	3	
4	Теорема (правило) Крамера	3	
5	Условие совместности системы линейных уравнений. Теорема Кронекера-Капелл	ти	4
6	Общее решение системы линейных алгебраических уравнений	4	
7	Решение систем уравнений с помощью полуобратных матриц	5	
8	Псевдорешения системы линейных уравнений	6	
9	Свойства решений однородной системы	7	
<b>10</b>	Функциональные матрицы скалярного аргумента	7	
11	Производные скалярной функции по векторному аргументу	8	
<b>12</b>	Производные от векторной функции векторного аргумента	10	
13	Правила дифференциирования по векторному аргументу	10	
14	Производные матричной функции по векторному аргументу	<b>12</b>	
<b>15</b>	Линейные и квадратичные формы	12	
Cī	исок литературы	13	

# 1. Мера обусловленности матрицы

Мера (или число) обусловленности матрицы А определяется как [3, стр. 306]

$$\nu(A) = ||A|| \, ||A^{-1}||$$

Поскольку <u>любая</u> норма матрицы не меньше своего наибольшего по модулю собственного значения, то  $\|A\|\geqslant \max |\lambda_A|$  и поскольку собственные значения матриц A и  $A^{-1}$  взаимо обратны,

$$||A^{-1}|| \geqslant \max \frac{1}{|\lambda_A|} = \frac{1}{\min |\lambda_A|}$$

Таким образом, мера обусловленности матрицы A

$$|
u(A) \geqslant \frac{\max |\lambda_A|}{\min |\lambda_A|} \geqslant 1$$

В частности, при  $A = A^T$  (то есть если матрица симметричная) имеем  $||A||_2 = \max |\lambda_A|$ . Следовательно, в случае нормы  $||\cdot||_2$ 

$$\nu(A) = \frac{\max |\lambda_A|}{\min |\lambda_A|}.$$

## 2. Линейно зависимые и линейно независимые системы

Система из k столбцов  $A_1, \ldots, A_k$  называется *линейно зависимой*, если существуют такие числа  $\alpha_1, \ldots, \alpha_k$  не все равные нулю одновременно, что [1, стр. 128]

$$\alpha_1 A_1 + \alpha_2 A_2 + \dots + \alpha_k A_k = 0,$$

где о – нулевой вектор соответствующего размера.

То есть другими словами система k столбцов называется *линейно зависимой*, если эти столбцы *суммируются в нулевой столбец* для нетривиального случая коэффициентов  $\alpha_i$  (когда эти коэффициенты не все одновременно равны нулю).

Система из k столбцов называется линейно независимой, если  $\sum\limits_{j=1}^k \alpha_j A_j = o$  возможно только в тривиальном случае, т.е. когда  $\alpha_1 = \alpha_2 = \ldots = \alpha_k = 0$ .

#### 2.1. Свойства линейно зависимых и линейно независимых столбцов

Замечание

Понятия линейной зависимости и линейной независимости формулируются одинаково как для строк, и так для столбцов

- Если в систему входит нулевой столбец, то она линейно зависима,
- Если в систему входит два равных столбца, то она линейно зависима,
- $\circ$  Если в системе столбцов имеется два пропорциональных столбца  $A_i = \lambda A_j$ , то она линейно зависима,
- Любые столбцы, входящие в линейно независимую систему, образуют линейно независимую подсистему,
- о Система столбцов, содержащая линейно зависимую подсистему, сама линейно зависима,
- $\circ$  Если система столбцов  $A_1, \ldots, A_k$  линейно независима, а после присоединения к ней столбца A оказывается линейно зависимой, то столбец A можно разложить по столбцам  $A_1, \ldots, A_k$  и притом единственным образом, т.е. коэффициенты определяются однозначно.

# 3. Система m линейных алгебраических уравнений с n неизвестными

Матричная запись неоднородной системы уравнений имеет вид

$$Ax = b$$
,

а однородной

$$Ax = o$$

где o в правой части обозначает нулевой столбец размеров  $m \times 1$ .

Эту матричную запись неоднородной системы уравнений можно представить в эквивалентной форме

$$\begin{pmatrix} a_{11} \\ \vdots \\ a_{m1} \end{pmatrix} x_1 + \begin{pmatrix} a_{12} \\ \vdots \\ a_{m2} \end{pmatrix} x_2 + \ldots + \begin{pmatrix} a_{1n} \\ \vdots \\ a_{mn} \end{pmatrix} x_n = \begin{pmatrix} b_1 \\ \vdots \\ b_m \end{pmatrix}$$

Тогда решение системы представляется столбцом

$$x = \begin{pmatrix} \alpha_1 \\ \vdots \\ \alpha_n \end{pmatrix}$$

и удовлетворяте равенству

$$\begin{pmatrix} a_{11} \\ \vdots \\ a_{m1} \end{pmatrix} \alpha_1 + \begin{pmatrix} a_{12} \\ \vdots \\ a_{m2} \end{pmatrix} \alpha_2 + \ldots + \begin{pmatrix} a_{1n} \\ \vdots \\ a_{mn} \end{pmatrix} \alpha_n = \begin{pmatrix} b_1 \\ \vdots \\ b_m, \end{pmatrix}$$

т.е. столбец свободных членов b является линейной комбинацией столбцов матрицы системы.

# 4. Теорема (правило) Крамера

Система называется **совместной**, если она имеет *хотя бы одно решение*. Система называется **несовместной**, если она *не имеет ни одного решения*.

Если определитель  $\Delta = \det A$  матрицы системы n линейный независимых уравнений с n неизвестными отличен от нуля  $(\det A \neq 0)$ , то система имеет  $e\partial uncmbehnoe$  решение, которое находится по формулам

$$x_i = \frac{\Delta_i}{\Delta}, \ i = 1, \dots, n, \quad (\Delta = \det A \neq 0),$$

где  $\Delta_i$  — определитель матрицы, полученной из матрицы системы  $A=[a_{ij}]_{i,j=1}^n$  заменой i-ого столбца столбцом свободных членов.

ЗАМЕЧАНИЕ: на практике при больших n правило Крамера не применяется!

Если  $\Delta=0$  (матрица коэффициентов системы вырождена) и хотя бы один определитель  $\Delta_i\neq 0$ , то система *несовместна*, т.е. не имеет ни одного решения. Если же  $\Delta=\Delta_1=\Delta_2=\ldots,\Delta_n=0$ ,

то возможны два случая: либо система несовместна (не имеет ни одного решения), либо система имеет бесконечно много решений [1, стр. 188].

# 5. Условие совместности системы линейных уравнений. Теорема Кронекера-Капелли

Рассмотрим систему m линейных уравнений с n неизвестными. Составим блочную матрицу, приписав к матрице A справа столбец свободных членов b. Получим расширенную матрицу системы

$$(A \mid b) = \begin{pmatrix} a_{11} & \dots & a_{1n} & b_1 \\ a_{21} & \dots & a_{2n} & b_2 \\ \vdots & \ddots & \vdots & \vdots \\ a_{m1} & \dots & a_{mn} & b_m \end{pmatrix}$$

Эта матрица содержит всю информацию о системе уравнений, за исключением обозначений неизвестных.

 $Teopema\ Kponekepa-Kanennu.$  Система  $Ax=b\ coemecmna$  (т.е. имеет хотя бы одно решение) тогда и только тогда, когда ранг матрицы системы равен рангу расширенной матрицы  $\operatorname{rg} A=\operatorname{rg}(A\mid b).$ 

Если  $\operatorname{rg} A \neq \operatorname{rg}(A \mid b)$ , то система несовместна – не имеет решений.

Если система имеет решение, то столбец свободных членов есть линейная комбинация столбцов матрицы системы. Поэтому при вычеркивании столбца b из расширенной матрицы  $(A \mid b)$  ее ранг не изменяется. Следовательно,  $\operatorname{rg}(A \mid b) = \operatorname{rg} A$ .

ЗАМЕЧАНИЕ: теорема Кронекера-Капелли дает лишь критерий существования решения системы, но не указывает способа отыскать этого решения.

# 6. Общее решение системы линейных алгебраических уравнений

Неизвестные, которым соответствуют столбцы, входящие в базисный минор, называются *базисными переменными*, остальные неизвестные – *свободными переменными*.

Общее решение системы, выржающее базисные переменные через свободные, имеет вид [1, стр. 192]

$$\begin{cases} x_1 = b'_1 - a'_{1,r+1}x_{r+1} - \dots - a'_{1,n}x_n, \\ \dots \\ x_r = b'_r - a'_{r,r+1}x_{r+1} - \dots - a'_{r,n}x_n, \end{cases}$$

где  $x_1, x_2, \ldots, x_r$  – базисные переменные;  $x_{r+1}, x_{r+2}, \ldots, x_n$  – свободные переменные.

*Частное решение* системы – решение системы, получающееся из общего решения, заданием конкретных значений свободными переменным.

Пусть x – решение неоднородной системы. Тогда любое решение x неоднородной системы можно представить в виде  $x = x^{\rm H} + x^{\rm o}$ , где  $x^{\rm o}$  – решение однородной системы.

Говорят, что *общее решение* неоднородной системы есть сумма *частного решения* неоднородной системы и *общего решения* соответствующей однородной системы [1, стр. 200]

$$x = x^{\mathrm{H}} + C_1 \varphi_1 + C_2 \varphi_2 + \ldots + C_{n-r} \varphi_{n-r}.$$

# 7. Решение систем уравнений с помощью полуобратных матриц

Требуется решить систему линейных уравнений

$$Ax = b$$
.

где A – произвольная матрица размера  $m \times n$ .

Если матрица системы нулевая A=O, то система либо несовместна (при b=o), либо имеет бесконечное множество решений (при b=o любой подходящий по размерам столбец x является решением). Далее рассматривается случай ненулевой матрицы A.

Пусть  $A^{-1}$  — матрица, полуобратная к матрице системы A. Используя определение полуобратной матрицы, неоднородную систему Ax = b можно переписать так

$$AA^{\neg 1}Ax = b.$$

Если x – решение системы, то подставляя Ax = b в левую часть последнего соотношения

$$AA^{\neg 1}Ax = b, \quad \to \quad AA^{\neg 1}b = b.$$

Тогда

$$(E_m - AA^{-1})b = o.$$

Это необходимое и достаточное условие совместности системы.

Решением системы будет  $x=A^{\neg 1}b$ . Но поскольку *полуобратная матрица* определена *неоднозначно*, то эта формула фактически задает множество решений системы. Преобразуем так, чтобы была видна структура этого множества, в частности, выявим количество независимых параметров

$$A_0^{-1} = T\Lambda^T S = T \left( \begin{array}{c|c} E_r & O \\ \hline O & O \end{array} \right) S,$$

где S и T — элементарные матрицы порядков n и m соответственно,  $\Lambda$  — матрица простейшего вида, эквивалентная матрице A ( $\Lambda \sim A$ ), rg A.

Теорема о совместности неоднородной системы и о структуре ее общего решения. Неоднородная система Ax=b совместна тогда и только тогда, когда столбец свободных членов является решением однородной системы  $\Psi b=o$ . Если система Ax=b совместна, то ее общее решение имеет вид [1, стр. 205]

$$x = x^{\mathrm{H}} + x^{\mathrm{o}} = A_0^{-1} b + \Psi c = T \left( \begin{array}{c|c} E_r & O \\ \hline O & O \end{array} \right) S \, b + T \left( \begin{array}{c|c} O \\ \hline E_{n-r} \end{array} \right) c, \quad \Psi = \left( \begin{array}{c|c} O & E_{m-r} S \end{array} \right),$$

где T, S – элементарные преобразующие матрицы,  $c = (C_1 \dots C_{n-r})^T$  – столбец произвольных постоянных.

Алгоритм применения полуобратной матрицы:

- 1. Привести матрицу A системы Ax = b к простейшему виду:  $\Lambda = SAT$ . При этом находятся элементраные преобразующие матрицы S и T, а также ранг  $r = \operatorname{rg} A \geqslant 1$ .
- 2. Проверить условие совместности системы  $\Psi b = o$ . При r = m система совместна. Если r < m, то составить матрицу  $\Psi = (O \mid E_{m-r}) S$  и проверить условие  $\Psi b = o$ . Если условие выполняется, то система совместна. В противном случае система несовместна и процесс решения заканчивается.
- 3. Найти частное решение неоднородной системы по формуле

$$x^{\mathrm{H}} = A_o^{-1} b = T \left( \begin{array}{c|c} E_r & O \\ \hline O & O \end{array} \right) S b$$

4. Составить фундаментальную матрицу

$$\Phi = T\left(\frac{O}{E_{n-r}}\right)$$

5. Записать общее решение системы в виде

$$x = x^{\mathrm{H}} + \Phi c,$$

где  $c = (C_1 \dots C_{n-r})^T$  – столбец произвольных постоянных.

## 8. Псевдорешения системы линейных уравнений

Система m линейных алгебраических уравнений с n неизвестными Ax = b может иметь единственное решение, бесконечно много решений или вообще не иметь решений. Нужно изменить понятие решения так, чтобы любая система линейных уравнений имела бы единственное в некотором смысле «решение».

Поставим каждому столбцу в соответсвие неотрицательное действительное число, а именно норму (модуль)

$$|x| = \left(\sum_{i=1}^{n} x_i^2\right)^{1/2}.$$

 $\Pi ceedope meние м$  системы линейных уравнений называется наименьший по норме столбец  $\tilde{x}$  среди всех столбцов, минимизирующих величину |Ax-b|.

ЗАМЕЧАНИЕ: любая система имеет единственное псевдорешение [1, стр. 209]

$$\tilde{x} = A^{\sim 1}b$$
,

где  $A^{\sim 1}$  – псевдообратная матрица для матрицы системы.

Понятие псевдорешения позволяет обойти не только факт неединственности, но и факт несуществования решений.

Если система несовместна, то псевдорешение  $\tilde{x}$  обеспечивает наименьшую величину погрешности  $\varepsilon(x) = |Ax - b|$ .

Если система совместна, то псевдорешение  $\tilde{x}$  является ее решением, т.е.  $\varepsilon(\tilde{x})=0$ , причем наименьшим по норме.

Алгоритм нахождения псевдорешения неоднородной системы:

- 1. Найти псевдообратную матрицу  $A^{\sim 1}$ .
- 2. Найти псевдорешение  $\tilde{x} = A^{\sim 1}b$ .

ЗАМЕЧАНИЕ: *полуобратная* матрица определена <u>неоднозначно</u> и потому задает не конкретное решение, а *множество решений* системы. *Псевдорешение*, полученное с помощью псевдообратной матрицы, всегда вычисляется в *конкретное решение*.

## 9. Свойства решений однородной системы

Общее решение однородной системы Ax = o имеет вид [1, стр. 194]

$$\begin{cases} x_1 = -a'_{1,r+1}x_{r+1} - \dots - a'_{1,n}x_n, \\ \dots \\ x_r = -a'_{r,r+1}x_{r+1} - \dots - a'_{r,n}x_n. \end{cases}$$

Некоторые свойства:

- $\circ$  Если столбцы  $\varphi_1, \varphi_2, \dots, \varphi_k$  решения однородной системы уравнений, то любая их линейная комбинация  $\alpha_1 \varphi_1 + \alpha_2 \varphi_2 + \dots + \alpha_k \varphi_k$  также является решением однородной системы,
- $\circ$  Если ранг матрицы однородной системы равен r, то система имеет (n-r) линейно независимых решений.

Любая совокупность (n-r) линейно независимых решений  $\varphi_1, \varphi_2, \dots, \varphi_{n-r}$  однородной системы называется  $\phi y H \partial a M e H man h h o i cucme mo i pewehu i.$ 

Теорема об общем решении однородной системы. Если  $\varphi_1, \varphi_2, \dots, \varphi_{n-r}$  – фундаментальная система решений однородной системы уравнений, то столбец

$$x = C_1 \varphi_1 + C_2 \varphi_2 + \ldots + C_{n-r} \varphi_{n-r} \tag{1}$$

при любых значениях произвольных постоянных  $C_1, C_2, \ldots, C_{n-r}$  также является решением системы Ax = o, и, наоборот, для каждого решения x этой системы найдутся такие значения произвольных постоянных  $C_1, C_2, \ldots, C_{n-r}$ , при которых это решение x удовлетворяет равенству (1).

# 10. Функциональные матрицы скалярного аргумента

 $\Phi$ ункциональной матрицей скалярного аргумента t называется матрица, элементы которой являются функциями независимой переменной t

$$A(t) = \left[ a_{ij}(t) \right]_{i,j=1}^{m,n}$$

Производная функциональной матрицы

$$\frac{dA(t)}{dt} = \left[\frac{da_{ij}(t)}{dt}\right]_{i,j=1}^{m,n}.$$

Производная обратной матрицы (если она существует)

$$\frac{dA^{-1}(t)}{dt} = -A^{-1}(t) \frac{dA(t)}{dt} A^{-1}(t).$$

Производная определителя квадратной матрицы A(t) n-ого порядка

$$\frac{d}{dt}\det A(t) = \sum_{i=1}^{n} \sum_{j=1}^{n} A_{ij}(t) \frac{da_{ij}(t)}{dt} = \operatorname{tr}\left[A^{+}(t) \frac{dA(t)}{dt}\right],$$

где  $A_{ij}(t)$  – алгебраическое дополнение элемента  $a_{ij}(t)$  матрицы A(t);  $A^+(t)$  – присоединенная матрица.

#### 11. Производные скалярной функции по векторному аргументу

Рассмотрим скалярную (числовую) функцию нескольких переменных  $f(x_1, x_2, ..., x_n)$ . Упорядоченный набор переменных  $x_1, x_2, ..., x_n$  будем называть векторным аргументом этой функции.

 $\Pi$ ервый дифференциал функции  $f(x)=f(x_1,x_2,\ldots,x_n)$  имеет вид

$$df(x) = \frac{\partial f(x)}{\partial x_1} dx_1 + \frac{\partial f(x)}{\partial x_2} dx_2 + \ldots + \frac{\partial f(x)}{\partial x_n} dx_n.$$

Сумму в правой части можно представить как произведение строки  $\frac{df(x)}{dx} = \left(\frac{\partial f(x)}{\partial x_1} \dots \frac{\partial f(x)}{\partial x_n}\right)$  на столбец  $dx = (dx_1 \dots dx_n)^T$ , либо как произведение строки  $dx^T$  на столбец  $dx = \frac{df(x)}{dx^T} = \left(\frac{df(x)}{dx}\right)^T$ . Так как первый дифференциал df(x) – это одноэлементная матрица (а одноэлементая матрица

совпадает со своей транспонированной), то  $df(x) = \left(df(x)\right)^T$   $1 \times 1$   $1 \times 1$ 

$$df(x) = \frac{df(x)}{dx} dx \atop 1 \times n dx = \left(\frac{df(x)}{dx} dx\right)^T = dx^T \left(\frac{df(x)}{dx}\right)^T = dx^T \frac{df(x)}{dx}.$$

Второй дифференциал функции имеет вид

$$d^{2}f(x) = \sum_{i=1}^{n} \sum_{j=1}^{n} \frac{\partial^{2} f(x)}{\partial x_{i} \partial x_{j}} dx_{i} dx_{j}.$$

Обозначим через  $\frac{d^2f(x)}{dx^Tdx} = \left[\frac{\partial^2f(x)}{\partial x_i^2\partial x_j^2}\right]_{i,j=1}^n$  квадратную матрицу частных производных второго порядка (матрицу Гессе). Определитель матрицы Гессе называется гессианом.

Тогда можно переписать

$$d^{2}f(x) = dx \operatorname{T} \frac{d^{2}f(x)}{dx^{T}dx} dx \underset{n \times n}{dx}.$$

Для скалярной функции скалярного аргумента второй дифференциал будет иметь вид

$$d^2 f(x) = \frac{d^2 f(x)}{dx^2} dx^2.$$

Для записи производных можно использовать символические векторы (столбцы или строки)

$$\nabla = \frac{d}{dx} = \left(\frac{\partial}{\partial x_1} \dots \frac{\partial}{\partial x_n}\right), \quad \nabla^T = \frac{d}{dx^T} = \begin{pmatrix} \frac{\partial}{\partial x_1} \\ \vdots \\ \frac{\partial}{\partial x_n} \end{pmatrix}.$$

При этом дифференциирование функции формально записывается как как умножение функции на символический вектор производных. Например, градиент функции есть произведение вектора  $\nabla$  на функцию f(x)

$$\nabla f(x_1, \dots, x_n) = \left(\frac{\partial f}{\partial x_1} \dots \frac{\partial f}{\partial x_n}\right),$$

$$\nabla^T \nabla_{n \times 1} \nabla_{1 \times n} = \begin{pmatrix} \frac{\partial}{\partial x_1} \\ \dots \\ \frac{\partial}{\partial x_n} \end{pmatrix} \left(\frac{\partial}{\partial x_1} \dots \frac{\partial}{\partial x_n}\right) = \left[\frac{\partial^2}{\partial x_i \partial x_j}\right]_{i,j=1}^n.$$

Найти первую и вторую производные сложной функции  $g(t) = f(x_1(t), \dots, x_n(t))$ , применяя матричные обозначения.

Находим производные функции, заменяя суммирование операциями умножения соответствующих матриц. Первая производная

$$\frac{dg(t)}{dt} = \frac{d}{dt} \Big( f(x_1(t), \dots, x_n(t)) \Big) = \sum_{i=1}^n \frac{\partial f(x(t))}{\partial x_i} \cdot \frac{dx_i(t)}{dt} = \frac{df(x(t))}{dx} \cdot \frac{dx(t)}{dt}$$

В случае скалярной функции скалярного аргумента первая производная от функции g(x) будет выглядеть так же.

Вторая производная скалярной функции векторного аргумента

$$\frac{d^2g(t)}{dt^2} = \sum_{j=1}^n \sum_{i=1}^n \frac{\partial^2 f(x(t))}{\partial x_j \partial x_i} \cdot \frac{dx_i(t)}{dt} \cdot \frac{dx_j(t)}{dt} + \sum_{i=1}^n \frac{\partial f(x(t))}{\partial x_i} \cdot \frac{dx_i^2}{dt^2} = \dots$$

$$\dots = \left(\frac{dx(t)}{dt}\right)^T \frac{d^2 f(x(t))}{dx^T dx} \cdot \frac{dx(t)}{dt} + \frac{df(x(t))}{dx} \cdot \frac{d^2 x(t)}{dt^2}.$$

В случае скалярной функции скалярного аргумента вторая производная будет выглядеть так

$$\frac{d^2g(t)}{dt^2} = \frac{d^2f(x(t))}{dx^2} \left(\frac{dx(t)}{dt}\right)^2 + \frac{df(x(t))}{dx} \cdot \frac{d^2x(t)}{dt^2}.$$

Выражения для первой производной совпадают, а для второй производной – отличаются незначительно, причем полное совпадение будет, если учесть, что  $x^T=x$  для cкалярной величины x.

## 12. Производные от векторной функции векторного аргумента

Пусть задан столбец

$$f(x) = \begin{pmatrix} f_1(x_1, \dots, x_n) \\ \vdots \\ f_n(x_1, \dots, x_n) \end{pmatrix}$$

функций нескольких переменных (говорят, что задана вектор-функция векторного аргумента). Первый дифференциал вектор-функции имеет вид

$$df(x) = \begin{pmatrix} df_1(x_1, \dots, x_n) \\ \vdots \\ df_m(x_1, \dots, x_n) \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} \sum_{j=1}^n \frac{\partial f_1(x_1, \dots, x_n)}{\partial x_j} dx_j \\ \vdots \\ \sum_{j=1}^n \frac{\partial f_m(x_1, \dots, x_n)}{\partial x_j} dx_j \end{pmatrix} = \sum_{j=1}^n \begin{pmatrix} \frac{\partial f_1(x)}{\partial x_j} \\ \vdots \\ \frac{\partial f_m(x)}{\partial x_j} \end{pmatrix} dx_j$$

Обозначим через

$$\frac{df(x)}{dx} = \begin{pmatrix} \frac{\partial f_1(x)}{\partial x_1} & \cdots & \frac{\partial f_1(x)}{\partial x_n} \\ \vdots & \ddots & \vdots \\ \frac{\partial f_m(x)}{\partial x_1} & \cdots & \frac{\partial f_m(x)}{\partial x_n} \end{pmatrix} = \left[ \frac{\partial f_i(x)}{\partial x_j} \right]_{i,j=1}^{m,n}$$

матрицу частных производных первого порядка заданных функций (матрицу Якоби).

Тогда выражение для первого дифференциала можно записать в виде  $df(x)=\frac{df(x)}{dx}dx$ , т.е.  $\frac{df(x)}{dx}$  — производная вектор-функции векторного аргумента. Как и в случае с аргументом x, упорядоченный набор функций можно считать не матрицей-

Как и в случае с аргументом x, упорядоченный набор функций можно считать не матрицейстолбцом, а матрицей-строкой  $(f(x))^T$ . Этот случай сводится к предыдущему, учитывая, что операции дифференциирования и транспонирования можно выполнять в любом порядке, так как  $d(f^T) = (df)^T$ . Тогда из равенства  $df = \frac{df}{dx} dx$  получаем  $df^T = (dx)^T \left(\frac{df}{dx}\right)^T = (dx)^T \frac{df^T}{dx^T}$ , где

$$\left(\frac{df(x)}{dx}\right)^{T} = \frac{df^{T}}{dx^{T}} = \begin{pmatrix} \frac{\partial f_{1}(t)}{\partial x_{1}} & \cdots & \frac{\partial f_{m}(x)}{\partial x_{1}} \\ \vdots & \ddots & \vdots \\ \frac{\partial f_{1}(x)}{\partial x_{n}} & \cdots & \frac{\partial f_{m}(x)}{\partial x_{n}} \end{pmatrix}$$

транспонированная матрица Якоби вектор-функции векторного аргумента.

# 13. Правила дифференциирования по векторному аргументу

Векторный аргумент x, его приращение dx считаем вектор-столбцами размеров  $n \times 1$ .

Первый дифференциал скалярной функции векторного аргумента  $f(x_1,\ldots,x_n)$  (одноэлементная матрица) имеет вид

$$df = \frac{df}{dx} dx = dx^T \frac{df}{dx^T},$$

где  $\frac{df}{dx} = \left(\frac{df}{dx_1} \dots \frac{df}{dx_n}\right)$  – градиент функции, а  $\left(\frac{df}{dx}\right)^T = \frac{df}{dx^T}$ , так как функция скалярная. Второй дифференциал скалярной функции векторного аргумента  $f(x_1, \dots, x_n)$ 

$$d^2f = dx^T \frac{d^2f}{dx^T dx} dx,$$

где 
$$\frac{d^2f}{dx^Tdx}=\left[\frac{\partial^2f(x)}{\partial x_i\partial x_j}\right]_{i,j=1}^n$$
 – матрица Гессе.

Первый дифференциал вектор-функции векторного аргумента (вектора-столбца) f(x) имеет вид

$$df = \frac{df(x)}{dx}dx,$$

где  $\frac{df(x)}{dx}$  — матрица Якоби.

Первый дифференциал вектора-строки

$$(df)^T = d(f^T) = dx^T \frac{df^T}{dx^T}.$$

В частном случае, когда  $f(x_1,\ldots,x_n)=(x_1,\ldots,x_n)$ , получаем

$$\frac{dx}{dx} = E, \quad \frac{dx^T}{dx^T} = E,$$

где E – единичная матрица n-ого порядка.

Числовую матрицу C соответствующих размеров можно выносить за знак производной

$$\frac{d(Cf)}{dx} = C \frac{df}{dx}, \quad \frac{d(f^TC)}{dx^T} = \frac{df^T}{dx^T} C$$

Производные суммы, разности и произведения вектор-функций векторного аргумента u(x) и v(x) одинаковых размеров  $m\times 1$ 

$$\frac{d(u+v)}{dx} = \frac{du}{dx} + \frac{dv}{dx}, \quad \frac{d(u-v)}{dx} = \frac{du}{dx} - \frac{dv}{dx},$$
$$\frac{d(u^Tv)}{dx} = u^T \frac{dv}{dx} + v^T \frac{du}{dx}, \quad \frac{d(u^Tv)}{dx^T} = \frac{du^T}{dx^T}v + \frac{dv^T}{dx^T}u.$$

Производная сложной функции z(y(x)), где  $z=z(y)=\begin{pmatrix} z_1(y)\\ \vdots\\ z_k(y) \end{pmatrix}$  и  $y=y(x)=\begin{pmatrix} y_1(x)\\ \vdots\\ y_m(x) \end{pmatrix},$ 

вычисляется по формуле  $\frac{dz(y(x))}{dx} = \frac{dz(y(x))}{dy} \frac{dy(x)}{dx}$  или, опуская аргументы,  $\frac{dz}{dx} = \frac{dz}{dy} \frac{dy}{dx}$ .

След матрицы Якоби (при m=n) определяет дивергенцию

$$\operatorname{div} f = \operatorname{tr} \frac{df}{dx} = \sum_{i=1}^{n} \frac{\partial f_i}{\partial x_i},$$

где f(x) – векторная функция векторного аргумента.

## 14. Производные матричной функции по векторному аргументу

Рассмотрим функциональную матрицу A(x), элементами которой служат скалярные функции  $a_{ij}(x)$  векторного аргумента x. То есть такая матрица представляет собой трехмерную сущность, в которой на пересечении строки и столбца стоит скалярная функция, имеющая «глубину» в виде вектора аргументов.

Первый дифференциал этой функции

$$dA(x) = \sum_{i=1}^{n} \frac{\partial A(x)}{\partial x_i} dx_i,$$

где  $\frac{\partial A(x)}{\partial x_i}$  — частная производная матрицы по одной переменной.

Совокупность частных производных (градиент функциональной матрицы) представляет собой объект, элементы которого  $\frac{\partial a_{ij}(x)}{\partial x_k}$  нумеруются тремя индексами: номер строки, номер столбца и номер переменной дифференциирования. Поэтому заменить операцию суммирования в правой части формулы операцией умножения матриц в данном случае не представляется возможным. Необходимо вводить тензоры и операции над ними.

Элементы матрицы  $A=(a^i_j)$  обозначаются  $a^i_j$ , где i – номер строки, а j – номер столбца. В частности,  $x=(x^i)$  – столбец, а  $y=(y_j)$  – строка.

Частную производную функции F(x) (склалярной, векторной или матричной), то по ним производится суммирование (хотя знак суммы не указывается). Например, если  $A=(a_j^i)$  – матрица размеров  $m\times n, \ x=(x^j)$  – столбец размеров  $n\times 1, \ y=(y_i)$  – строка размеров  $1\times m$ , то

$$a_j^i x^j = \sum_{j=1}^n a_j^i x^j, \quad a_j^i y_i = \sum_{i=1}^m a_j^i y_i, \quad a_j^i x^j y_i = \sum_{i=1}^m \sum_{j=1}^n a_j^i x^j y_i,$$

т.е.  $a^i_j x^j - i$ -ый элемент столбца  $Ax; a^i_j y_i - j$ -ый элемент строки  $yA; a^i_j x^j y_i$  – число yAx. Применяя эти соглашения, запишем дифференциалы

$$df = f_{(i)}dx^{i}, \quad d^{2}f = f_{(i)(j)}dx^{i}dx^{j},$$
$$df^{i} = f_{(j)}^{i}dx^{j},$$
$$df_{j}^{i} = f_{j(k)}^{i}dx^{k},$$

где  $f^i_{j(k)} = \frac{\partial f^i_j}{\partial x^k}$  — частная производная первого порядка элемента  $f^i_j$  функциональной матрицы F по переменной  $x^k$ .

## 15. Линейные и квадратичные формы

Многочлен первой степени от n переменных  $x_1,\ldots,x_n$  называется выражением вида

$$p_1(x) = c_1x_1 + c_2x_2 + \ldots + c_nx_n + c_0$$

где  $c_0, c_1, \ldots, c_n$  – коэффициенты многочлена (предполагается, что среди коэффициентов есть отличные от нуля); коэффициент  $c_0$  называется свободным членом. Многочлен перовой степени

называется однородным, если  $p_1(\lambda x) = \lambda p_1(x)$  для любого числа  $\lambda$  (это возможно только когда  $c_0 = 0$ ).

 $\mathcal{J}$ инейной формой переменных  $x_1,\ldots,x_n$  называется однородный многочлен первой степени

$$g(x) = \sum_{i=1}^{n} c_i x_i,$$

где  $\{c_i\}_{i=1}^n$  – коэффициенты линейной формы.

Составляя из коэффициентов строку  $c = (c_1 \dots c_n)$ , а из переменных – столбец  $x = (x_1 \dots x_n)^T$ , линейную форму можно записать в виде

$$q(x) = cx$$
.

Многочлен второй степени от n переменных  $x_1, \ldots, x_n$  называется выражение

$$p_2(x) = \sum_{i=1}^n \sum_{j=1}^m a_{ij} x_i x_j + \sum_{i=1}^n b_i x_i + c_0,$$

где числа  $a_{ij}, b_i, c_0$  – коэффициенты многочлена:  $a_{ij}$  – страшие коэффициенты;  $b_i$  – коэффициенты линейных членов;  $c_0$  – свободный член.

Многочлен второй степени называется однородным, если  $p_2(\lambda x) = \lambda^2 p_2(x)$  (это возможно только когда  $b_1 = b_2 = \ldots = b_n = 0, c_0 = 0$ ).

 $Kea \partial pamuчной формой$  переменных  $x_1, \dots, x_n$  называется однородный многочлен второй степени

$$q(x) = \sum_{i=1}^{n} \sum_{j=1}^{n} a_{ij} x_i x_j, \quad a_{ij} = a_{ji}.$$

Симметрическая матрица  $A = (a_{ij})$ , составленная из коэффициентов квадратичной формы, называется матрицей квадратичной формы.

Квадратичная форма называется *вырожденной*, если ее матрица вырожденая  $(\operatorname{rg} A < n)$ , в противном случае, когда матрица невырожденная  $(\operatorname{rg} A = n)$ , квадратичная форма называется невырожденной.

Составляя из переменных столбец  $x=(x_1\dots x_n)^T$ , квадратичную форму можно записать в виде

$$q(x) = x^T A x.$$

## Список литературы

- 1. Бортаковский А.С. Линейная алгебра в примерах и задачах. М.: Высш. шк., 2005. 591 с.
- 2. Гмурман В.Е. Теория вероятностей и математическая статистика. М.: Высшая школа, 1972. 368 с.
- 3. Бахвалов Н. С. Численные методы. М.: Лаборатория Базовых Знаний, 2000. –624 с.
- 4. Лагутин М.Б. Наглядная математическая статистика. М.: БИНОМ, 2009. 472 с.
- 5. *Кобзаръ А.И*. Прикладная математическая статистика. Для инженеров и научных работников. М.: ФИЗМАТЛИТ, 2012.-816 с.