

Линейная алгебра

2024 — 2025

Содержание

1	Лекция 5.12.2024	2
1.1	Ранг матрицы	3
2	Лекция 12.12.2024	6
2.1	Миноры	6

1 Лекция 5.12.2024

Задача 1.1. Пусть F - поле, $v_1, \dots, v_m \in F^n$, которые являются линейно независимыми. Дополнить до базиса F^n .

Решение.

1. В матрицу $A \in \text{Mat}_{n \times (m+n)}(F)$ по столбцам запишем векторы $v_1, \dots, v_m, e_1, \dots, e_n$
2. Элементарными строк приводим A к ступенчатому виду A'
3. В качестве базиса F^n возьмем те векторы из набора $v_1, \dots, v_m, e_1, \dots, e_n$, номера которых совпадают с номерами столбцов, с лидерами строк (среди них будут v_1, \dots, v_m)

Пример.

$$1. v_1 = \begin{pmatrix} 1 \\ 2 \\ 3 \\ 4 \end{pmatrix}, v_2 = \begin{pmatrix} 2 \\ 4 \\ 5 \\ 6 \end{pmatrix}$$

$$A = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ 2 & 4 & 0 & 1 & 0 & 0 \\ 3 & 5 & 0 & 0 & 1 & 0 \\ 4 & 6 & 0 & 0 & 0 & 1 \end{pmatrix} \rightsquigarrow \begin{pmatrix} 1 & 2 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & -1 & -3 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & -2 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & -2 & 1 \end{pmatrix}$$

2. Берем первые 4 столбца (с лидерами строк) - v_1, v_2, e_1, e_2

Решение.

1. Рассмотрим более эффективный способ
2. В матрицу A запишем v_1, \dots, v_m
3. Элементарными преобразованиями столбцов приведем к транспонированному ступенчатому виду (A')

$$\begin{pmatrix} * & 0 & 0 & \dots \\ * & * & 0 & \dots \\ \vdots & \vdots & \vdots & \ddots \end{pmatrix}$$

4. Дополнить набор столбцов A' до базиса F^n теми векторами стандартного базиса, номера которых не являются номерами ведущих элементов столбцов
5. Эти векторы дополняют и v_1, \dots, v_m до базиса

Пример.

$$1. v_1 = \begin{pmatrix} 1 \\ 2 \\ 3 \\ 4 \end{pmatrix}, v_2 = \begin{pmatrix} 2 \\ 4 \\ 5 \\ 6 \end{pmatrix}$$

$$A = \begin{pmatrix} 1 & 2 \\ 2 & 4 \\ 3 & 5 \\ 4 & 6 \end{pmatrix} \rightsquigarrow \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 2 & 0 \\ 3 & -1 \\ 4 & -2 \end{pmatrix}$$

2. Нет ведущего элемента в 2 и 4 строках, а значит этими векторами и надо дополнить нашу систему: v_1, v_2, e_2, e_4

Замечание. Дополнение до базиса не единственное. Вместо любого дополняющего набора можно взять любые векторы из его линейной оболочки

1.1 Ранг матрицы

Определение 1. Ранг набора

Пусть V - векторное подпространство над F и $v_1, \dots, v_m \in V$.

Рангом набора векторов называется $\dim \langle v_1, \dots, v_m \rangle$

Ранг сохраняется при элементарных преобразованиях

Определение 2. Ранг матрицы

Пусть $A \in \text{Mat}_{m \times n}(F)$

Рангом матрицы A называется ранг ее системы строк (как векторов в F^n).

Обозначается $rk A$

Свойства.

1. $rk A = rk A^T$
2. $0 \leq rk A \leq \min\{m, n\}$
3. $rk A = 0 \Leftrightarrow A = 0$
4. Ранг матрицы сохраняется при элементарных преобразованиях как строк, так и столбцов
5. Ранг A равен количеству ненулевых строк в ступенчатом виде

Лемма 1.1. Пусть $A \in \text{Mat}_{m \times n}(F)$

$$rk A = 1 \Leftrightarrow A = b \cdot c^T$$

где $b \in \text{Mat}_{m \times 1}(F)$, $c \in \text{Mat}_{n \times 1}$, $b \neq 0$, $c \neq 0$

$$\begin{pmatrix} b_1 \\ \vdots \\ b_m \end{pmatrix} \cdot (c_1 \quad \dots \quad c_n) = \begin{pmatrix} b_1 \cdot c_1 & \dots & b_1 \cdot c_n \\ \vdots & \ddots & \vdots \\ b_m \cdot c_1 & \dots & b_m \cdot c_n \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} b_1 \cdot c^T \\ \vdots \\ b_m \cdot c^T \end{pmatrix} = (c_1 \cdot b \quad \dots \quad c_n \cdot b)$$

Доказательство.

1. Пусть b - ненулевой столбец A , $\forall j = 1, \dots, n \exists \lambda_j \in F: A^{(j)} = \lambda_j \cdot b$
2. Тогда можно взять $c = \begin{pmatrix} \lambda_1 \\ \vdots \\ \lambda_n \end{pmatrix}$ и $A = b \cdot c^T$
3. Из разложения по столбцам обратный факт очевиден. (Берем $c \neq 0$, получаем ненулевой столбец ...)

■

Лемма 1.2. Пусть V - векторное пространство над F .

$$u_1, \dots, u_n \in V$$

$$v_1, \dots, v_m \in V$$

$$\dim \langle u_1, \dots, u_n, v_1, \dots, v_m \rangle \leq \dim \langle u_1, \dots, u_n \rangle + \dim \langle v_1, \dots, v_m \rangle$$

Доказательство.

1. Пусть u_{j_1}, \dots, u_{j_s} - базис векторной оболочки $\langle u_1, \dots, u_n \rangle$
2. v_{k_1}, \dots, v_{k_p} - базис векторной оболочки $\langle v_1, \dots, v_m \rangle$
3. $r = \dim \langle u_1, \dots, u_n \rangle$, $s = \dim \langle v_1, \dots, v_m \rangle$
4. $\langle u_1, \dots, v_m \rangle = \langle u_{j_1}, \dots, v_{k_p} \rangle$
5. $\dim \langle \dots \rangle \leq r + s$

Лемма 1.3. Пусть $A, B \in Mat_{m \times n}(F)$

Свойства.

1. $rk(A + B) \leq rkA + rkB$
2. $rk(A - B) \geq rkA - rkB$

Доказательство. 1

1. $A = (a_1, \dots, a_n), B = (b_1, \dots, b_n)$
2. $A + B = (a_1 + b_1, \dots, a_n + b_n)$
3. $\langle a_1 + b_1, \dots, a_n + b_n \rangle \leq \langle a_1, \dots, b_n \rangle$
4. $rk(A + B) \leq rkA + rkB$

Доказательство. 2

$$rkA = rk((A - B) + B) \leq rk(A - B) + rkB$$

Замечание. Эти неравенства достигаются (например при $B = 0$)

Лемма 1.4. Пусть $A \in Mat_{m \times n}(F)$, $r = rkA$

Свойства.

1. $A = B_1 + \dots + B_s, rkB_i = 1 \ \forall i \Rightarrow s \geq r$
2. $\exists B_1, \dots, B_r, rkB_i = 1 : A = B_1 + \dots + B_r$

Доказательство. 1

$$r = rk(B_1 + \dots + B_s) \leq rkB_1 + \dots + rkB_s = s$$

Доказательство. 2

1. $A = (a_1, \dots, a_r)$
2. Пусть a_1, \dots, a_r - базис $\langle a_1, \dots, a_r \rangle$
3. $\forall 1 \leq k \leq n - r : a_{r+k} = \lambda_{k1} \cdot a_1 + \dots + \lambda_{kr} \cdot a_r$
4. тогда можно взять $B_i = a_i \cdot (0 \dots 01 \text{ (} i \text{-ое место)} 0 \dots 0\lambda_{1i} \dots \lambda_{ri})$
5. Первые r - элементов - нули с 1 посередине

Доказательство. Алгоритм

1. Найти максимальную линейно-независимую системы столбцов $A^{(i_1)}, \dots, A^{(i_r)}$
2. В матрице A (т. е. найти базис пространства столбцов)

3. Линейно выразить остальные столбцы через этот базис

4. В j -ый столбец матрицы B_k записать ту компоненту разложения столбца $A^{(j)}$ по базису $A^{(i_1)}, \dots, A^{(i_r)}$, которая пропорциональна $A^{(i_k)}$ (другими словами B_k это столбец $B_k = A^{(i_k)} \cdot b_k^T$)



Пример.

$$1. A = \begin{pmatrix} 1 & 1 & 0 & 2 \\ 3 & -3 & 2 & 0 \\ 2 & -1 & 1 & 1 \end{pmatrix} \rightsquigarrow \begin{pmatrix} 1 & 0 & 1/3 & 1 \\ 0 & 1 & -1/3 & 1 \end{pmatrix}$$

2. $A^{(1)}, A^{(2)}$ - базис

$$A^{(3)} = \frac{1}{3} \cdot A^{(1)} - \frac{1}{3} \cdot A^{(2)}$$

$$A^{(4)} = 1 \cdot A^{(1)} + 1 \cdot A^{(2)}$$

3. Пишем разложение:

$$B_1 = \begin{pmatrix} 1 \\ 3 \\ 2 \end{pmatrix} \cdot (1 \quad 0 \quad 1/3 \quad 1)$$

$$B_2 = \begin{pmatrix} 1 \\ -3 \\ -1 \end{pmatrix} \cdot (0 \quad 1 \quad -1/3 \quad 1)$$

2 Лекция 12.12.2024

2.1 Миноры

Определение 3.

Пусть $A \in Mat_{m \times n}(F)$.

Подматрицей в A называется матрица, которая стоит на пересечении некоторых строк и некоторых столбцов

Определение 4.

Пусть $A \in Mat_{m \times n}(F)$.

Минором $M_{i_1, \dots, i_k}^{j_1, \dots, j_k}$ порядка k называется определитель подматрицы на пересечении строк i_1, \dots, i_k , столбцов j_1, \dots, j_k

Алгебраическим дополнением (без знака) это частный случай минора $A_{ij} = (-1)^{(i+j)} M_i^j$

Теорема 2.1.

Ранг матрицы равен наибольшему порядку ненулевого минора

Замечание. В матрице $m \times n$ количество миноров порядка k равно $C_m^k \cdot C_n^k$

Определение 5.

Пусть $A \in Mat_{m \times n}(F)$ и M - минор в ней.

Минор M' называется окаймляющим к M если M получается из M' вычеркиванием одной строки и одного столбца

Теорема 2.2. Метод окаймляющих миноров

Пусть в A есть ненулевой минор порядка k . Тогда в A есть ненулевой минор порядка $k+1$ в том, и только в том случае, когда среди окаймляющих M миноров найдется ненулевой

Замечание. На k -ом шаге достаточно перебрать $(m-k) \cdot (n-k)$ миноров

Задача 2.1.

Найти rkA , где

$$A = \begin{pmatrix} 1 & \lambda & -1 & 2 \\ 2 & -1 & \lambda & 5 \\ 1 & 10 & -6 & 1 \end{pmatrix}$$

$$M_{23}^{12} = \begin{vmatrix} 2 & -1 \\ 1 & 10 \end{vmatrix} \neq 0 \Rightarrow rkA \geq 2$$

Тогда:

$$rkA = 2 \Leftrightarrow M_{123}^{123} = M_{123}^{124} = 0$$

Задача 2.2.

Пусть $U = \langle u_1, \dots, u_l \rangle \subseteq F^n$. Требуется найти ОСЛУ $Ax = 0$, $A \in Mat_{m \times n}(F)$, множеством решений которой является U

Обозначим $d = \dim U$, $u_i = \begin{pmatrix} b_{i1} \\ \vdots \\ b_{in} \end{pmatrix}$

Лемма 2.3. Алгоритм

1. $Av_i = 0$. Посмотрим на эти уравнения как на ОСЛУ с коэффициентами - координатами v_i и неизвестными - ячейками в матрице A : $a_{k1}b_{i1} + \dots + a_{kn}b_{in} = 0$
2. Записать векторы u_1, \dots, u_l в матрицу B по строкам
3. Для ОСЛУ $By = 0$ найти ФСР v_1, \dots, v_{n-d}
4. В качестве A можно взять матрицу, в которой v_1, \dots, v_{n-d} записаны по строкам

5. Докажем, что полученная матрица является искомой:

(a) $W = \{x | Ax = 0\}$ Так как $Au_l = 0 \forall l = 1, \dots, k$

(b) $U \subseteq W$

(c) Никакие другие векторы не подходят. Так как $\dim W = n - rkA = n - (n - d) = d$ (Одно подпространство содержится в другом и их размерности совпадают)

Задача 2.3.

Найти ОСЛУ, задающее подпространство:

$$\langle (1, 1, 0, 2), (3, -3, 2, 0), (2, -1, 1, 1) \rangle$$

Решение.

1. Находим общее решение:

$$B = \begin{pmatrix} 1 & 1 & 0 & 2 \\ 3 & -3 & 2 & 0 \\ 2 & -1 & 1 & 1 \end{pmatrix} \rightarrow \begin{pmatrix} 1 & 0 & 1/3 & 1 \\ 0 & 1 & -1/3 & 1 \end{pmatrix}$$

2. Находим ФСР:

$$\left\{ \begin{pmatrix} -1/3 \\ 1/3 \\ 1 \\ 0 \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} -1 \\ -1 \\ 0 \\ 1 \end{pmatrix} \right\}$$

3. Записываем в матрицу по строкам:

$$A = \begin{pmatrix} -1/3 & 1/3 & 1 & 0 \\ -1 & -1 & 0 & 1 \end{pmatrix}$$

Зафиксируем векторное пространство V над полем F

Пусть $e = (e_1, \dots, e_m)$ - некоторый набор векторов из V и $e' = (e'_1, \dots, e'_k)$ - это набор векторов из $\langle e \rangle$

$\exists c_{ij} \in F$

$$e'_j = \sum_{i=1}^m c_{ij} e_i$$

В матричном виде:

$$e' = eC, \text{ где}$$

$$C = (c_{ij}) \in Mat_{m \times k}(F) \text{ (то есть в } C \text{ столбцы записаны выражения векторов } e'_j)$$

Лемма 2.4.

Пусть $e = (e_1, \dots, e_m)$ - линейно - независимы. Тогда $\forall C, D \in Mat_{m \times k}(F)$

$$eC = eD \rightarrow C = D$$

Доказательство.

1. j - й вектор в строках eC и eD равен

$$\sum_{i=1}^m e_i \cdot c_{ij} = \sum_{i=1}^m e_i \cdot d_{ij}$$

2. Так как векторы линейно независимы, тогда они выражаются единственным образом ($c_{ij} = d_{ij}$)



Задача 2.4.

Пусть $e = (e_1, \dots, e_n)$ - базис в V и $e' = (e'_1, \dots, e'_n)$ - некоторый набор векторов. Обозначим $e = e' \cdot C$. Тогда e' является базисом $\Leftrightarrow C$ обратима

Доказательство.

1. $e = e' \cdot D$. Тогда $e' = e' \cdot E = e \cdot C = e' \cdot DC$

2. По предыдущей задаче получаем, что $DC = E$

3. Докажем в обратную сторону. $e' = eC \Rightarrow e'c^{-1} = e \Rightarrow \langle e' \rangle = V$ и их n штук $\Rightarrow e'$ - базис

Определение 6.

Пусть $e = (e_1, \dots, e_n)$ и $e' = (e'_1, \dots, e'_n)$ - базисы V . Единственная матрица C , для которой $e' = eC$ называется матрицей перехода от базиса e к базису e' . Обозначение $C = C_{e \rightarrow e'}$

Замечание. При фиксированном базисе в V , все базисы в V описываются невырожденными матрицами $n \times n$

Свойства.

Пусть e, e', e'' - базисы V

$$1. C_{e \rightarrow e''} = C_{e \rightarrow e'} \cdot C_{e' \rightarrow e''}$$

$$2. C_{e' \rightarrow e} = C_{e \rightarrow e'}^{-1}$$

Доказательство. 1

$$1. e' = eC_{e \rightarrow e'}, e'' = e'C_{e' \rightarrow e''}$$

$$2. e'' = e'C_{e' \rightarrow e''} = eC_{e \rightarrow e'} \cdot C_{e' \rightarrow e''}$$

Доказательство. 2

$$1. e' = eC_{e \rightarrow e'} \Rightarrow e = e'C_{e \rightarrow e'}^{-1} = e'C_{e' \rightarrow e} \text{ по предыдущей задаче}$$

Задача 2.5.

Пусть базисы e' и e'' заданы своими координатами в некотором базисе e : $e' = eC'$, $e'' = eC''$

Тогда $C_{e' \rightarrow e''} = C_{e' \rightarrow e} \cdot C_{e \rightarrow e''} = (C')^{-1} \cdot C''$

Лемма 2.5.

Пусть e, e' - базисы в V . Рассмотрим вектор $v \in V$.

В первом базисе у него координаты $x_1e_1 + \dots + x_ne_n = x'_1e'_1 + \dots + x'_ne'_n$

В матричном виде:

$$v = ex = e'x'$$

Тогда:

$$ex = e'x' = eCx' \Rightarrow x = Cx'$$

Замечание. В частности, чтобы найти координаты в новом базисе, нужно обратить матрицу C (то есть решить СЛУ $(C|x)$)

Задача 2.6.

Пусть $C \in F$. В пространстве $\mathbb{R}[x]_{\leq n}$:

1. матрица перехода от стандартного базиса $1, x, \dots, x^n$ к базису $1, (x-c), \dots, (x-c)^n$

2. Найти координаты вектора $f(x) = a_0 + \dots + a_nx^n$ в новом базисе

Решение. 1

$$1. e'_k = (x - c)^k = \sum_{i=0}^k C_k^i x^i (-c)^{k-i} = \sum_{i=0}^k C_k^i (-c)^{k-i} e_i$$

$$C = \begin{pmatrix} 1 & -c & \dots & (-c)^k & \dots \\ 0 & 1 & \dots & k(-c)^{k-1} & \dots \\ 0 & 0 & \dots & C_k^2(-c)^{k-2} & \dots \\ 0 & 0 & \dots & \vdots & \dots \\ \vdots & \vdots & \dots & \ddots & \dots \end{pmatrix}$$

$$2. \text{ Базис: } y = \begin{pmatrix} a_0 \\ a_1 \\ \vdots \\ a_n \end{pmatrix}. \text{ В новом базисе: } z = \begin{pmatrix} z_0 \\ z_1 \\ \vdots \\ z_n \end{pmatrix}$$

$$3. y = Cz, z = c^{-1}y$$

4. Можно обратить:

$$f(x) = f(x - c + c) = \sum_{i=0}^n a_i ((x - c) + c)^i$$