



Механико-математический факультет

**ЛИНЕЙНАЯ АЛГЕБРА И ГЕОМЕТРИЯ, 2 СЕМЕСТР, 2 ПОТОК**

Преподаватель:	Чубаров Игорь Андреевич
Студент:	Молчанов Вячеслав
Группа:	108
Контакт:	<a href="#">Мой телеграм для связи</a>

Москва  
Последняя компиляция: 10 февраля 2025 г.

# Содержание

<b>1</b>	<b>Векторное пространство</b>	<b>2</b>
1.1	Изменение координат вектора при замене базиса . . . . .	4
<b>2</b>	<b>Векторные подпространства</b>	<b>4</b>

# 1 Векторное пространство

**Определение 1.** Множество  $V$  называется *векторным пространством* над полем  $F$ , если заданы операции " + " и " · " :  $V \times V \rightarrow V$ ,  $F \times V \rightarrow V$  и выполнены следующие аксиомы:

1.  $\forall v_1, v_2, v_3 \in V : (v_1 + v_2) + v_3 = v_1 + (v_2 + v_3)$
2.  $\exists \vec{0} \in V : \forall v \in V : v + \vec{0} = v$
3.  $\forall v \in V \exists -v \in V : v + (-v) = \vec{0}$
4.  $\forall v_1, v_2 \in V : v_1 + v_2 = v_2 + v_1$
5.  $\forall \alpha, \beta \in F, v \in V : (\alpha\beta)v = \alpha(\beta v)$
6.  $\forall v \in V \exists 1 \in F : 1 \cdot v = v$
7.  $\forall \alpha, \beta \in F, v \in V : (\alpha + \beta)v = \alpha v + \beta v$
8.  $\forall \alpha \in F, v_1, v_2 \in V : \alpha(v_1 + v_2) = \alpha v_1 + \alpha v_2$

*Загадка:* Одна из этих аксиом - следствие других. Какая?

**Определение 2.**  $U \subset V$  - *векторное подпространство* пространства  $V$ , если оно само является пространством относительно тех же операций в  $V$ .

**Утверждение.** *Определение 2 эквивалентно:*

1.  $\forall U \neq \emptyset$
2.  $\forall u_1, u_2 \in U : u_1 + u_2 \in U$
3.  $\forall u \in U, \lambda \in F : \lambda u \in U$

**Определение 3.** Векторы  $v_1, \dots, v_n \in V$  называются *линейно независимыми*, если  $\exists \lambda_1, \dots, \lambda_n$  (не все равные 0) :  $\lambda_1 v_1 + \dots + \lambda_n v_n = \vec{0}$

**Утверждение.** *Определение 3  $\iff (n \geq 2)$  хотя бы один вектор из векторов  $v_i$  выражается как линейная комбинация остальных.*

**Определение 4.** *Упорядоченный набор векторов  $e = (e_1, \dots, e_n), e_k \in V$ , если это максимальный ЛНЗ набор векторов из  $V$ .*

**Утверждение.**  *$e$  - базис в  $V \iff$*

1.  $e_1, \dots, e_n$  - ЛНЗ

2.  $\forall x \in V \exists x_1, \dots, x_n \in F : x = x_1 e_1 + \dots + x_n e_n = \sum_{i=1}^n x_i e_i$

**Следствие.** Разложение любого вектора в базисе единственно.

*Доказательство.* Если  $x = \sum_{i=1}^n x_i e_i = \sum_{i=1}^n x'_i e_i$ , то  $\vec{0} = x - x = \sum_{i=1}^n (x'_i - x_i) e_i$

Из ЛНЗ все коэффициенты равны □

Обозначаем:  $X_e = \begin{pmatrix} x_1 \\ \vdots \\ x_n \end{pmatrix} \in F^n$ , тогда  $x = eX_e = e_1 x_1 + \dots + e_n x_n$

$$\boxed{x = eX_e} \quad (1)$$

**Теорема.** Если в  $V \exists$  базис из  $k$  векторов, то любой базис  $V$  содержит  $k$  векторов.

*Доказательство.*

Если  $\exists$  базис  $e'_1, \dots, e'_m \in V$ , где  $m > n$ , то по ОЛЛЗ  $e'_1, \dots, e'_m$  - ЛЗ, т.е. не базис.

Если же  $m < n$ , то по ОЛЛЗ (в другую сторону)  $e_1, \dots, e_n$  - ЛЗ  $\implies$  не базис. □

**Свойства.** матриц перехода

1.  $\det C \neq 0$

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

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

*Доказательство.*

1) Столбцы - координаты ЛНЗ векторов  $e'_1, \dots, e'_n \implies rk C = n \implies \det C \neq 0$

2) Перепишем определение матрицы перехода в матричный вид.

По определению:

$$e' = (e'_1, \dots, e'_n) = (e_1, \dots, e_n) C_{e \rightarrow e'}, \text{ т.е. } e' = e C_{e \rightarrow e'}$$

$$\boxed{e' = e C_{e \rightarrow e'}} \quad (2)$$

С другой стороны

$$C = e' C_{e' \rightarrow e} = e C_{e \rightarrow e'} C_{e' \rightarrow e} \implies C_{e \rightarrow e'} C_{e' \rightarrow e} = E$$

ввиду единственности разложения векторов по базису, т.е.

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

3)

$$e'' = e' C_{e' \rightarrow e''} = e(C_{e \rightarrow e'} C_{e' \rightarrow e''}) = e C_{e \rightarrow e''}$$

В силу единственности разложения  $C_{e \rightarrow e''} = C_{e \rightarrow e'} C_{e' \rightarrow e''}$

□

**Алгоритм.** Как вычислить матрицу перехода, если известны координаты векторов  $e_i$  и  $e'_j$  в некотором универсальном?

$e' = e C_{e \rightarrow e'}$  можно рассмотреть как матричное уравнение:

$$(e_1^\uparrow, \dots, e_n^\uparrow) C = (e'_1{}^\uparrow, \dots, e'_n{}^\uparrow)$$

$$[e_1^\uparrow, \dots, e_n^\uparrow \mid e'_1{}^\uparrow, \dots, e'_n{}^\uparrow] \overset{\text{строк}}{\rightsquigarrow} [E \mid C_{e \rightarrow e'}]$$

## 1.1 Изменение координат вектора при замене базиса

**Теорема.** Формула изменения координат вектора при замене базиса:

$$\boxed{X_e = C_{e \rightarrow e'} X_{e'}} \quad (3)$$

*Доказательство.*

$$\forall x \in V : x = e X_e = e' X_{e'} = e C_{e \rightarrow e'} X_{e'}$$

$$\implies X_e = C_{e \rightarrow e'} X_{e'}$$

□

## 2 Векторные подпространства

**Примеры.**

1. Геометрические векторы
2.  $F^n$  - пространство слобцов (строк) высоты (длины)  $n$  с естественными операциями  $(+, \cdot \lambda)$

$$\text{Базис } \vartheta = \left\{ \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \\ \vdots \\ 0 \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} 0 \\ 1 \\ \vdots \\ 0 \end{pmatrix}, \dots, \begin{pmatrix} 0 \\ 0 \\ \vdots \\ 1 \end{pmatrix} \right\} \quad (\text{можно взять столбцы любой}$$

невырожденной матрицы порядка  $n$ )

*Замечание.* Доказать, что если  $e$  - базис,  $C$  - невырожденная матрица, то  $eC$  - тоже базис (из (2))

**Упражнение.** Пусть  $|F| = q$ ,  $\dim_F V = n \implies |V| = q^n$   
 $\dim M_{m,n} = mn$ , стандартный базис -  $\{E_{ij}\}$ , где  $E_{ij}$  содержит 1 на  $ij$ -ой позиции и 0 на остальных.

3.  $V = \{F : \underset{(X \subseteq \mathbb{R})}{X} \rightarrow \mathbb{R}\}$  с операциями сложения и  $\lambda F$

Оно бесконечномерно, если  $X$  бесконечно.

Если  $\lambda_1, \dots, \lambda_n$  - попарно различные числа, то  $y_1 = e^{\lambda_1 x}, \dots, y_n = e^{\lambda_n x}$  ЛНЗ

Допустим, что:

$$\begin{cases} C_1 y_1 + \dots + C_n y_n \equiv 0 \\ C_1 y'_1 + \dots + C_n y'_n \equiv 0 \\ \vdots \\ C_1 y_1^{(n-1)} + \dots + C_n y_n^{(n-1)} \equiv 0 \end{cases} \implies \begin{cases} C_1 e^{\lambda_1 x} + \dots + C_n e^{\lambda_n x} \equiv 0 \\ \lambda_1 C_1 y'_1 + \dots + \lambda_n C_n y'_n \equiv 0 \\ \vdots \\ \lambda^{n-1} C_1 e^{\lambda_1 x} + \dots + \lambda^{n-1} C_n e^{\lambda_n x} \equiv 0 \end{cases}$$

$$\Delta = V(\lambda_1, \dots, \lambda_n) \neq 0 \implies C_1 = \dots = C_n = 0$$

4.  $F[t]$  с естественными операциями сложением и умножением на скаляр - бесконечномерное пространство, т.к.:  $\forall n \in N_0 : 1, t, t^2, \dots$  линейно независимы.

$F[t]_n = \{a_0 + a_1 t + a_2 t^2 + \dots + a_n t^n \mid a_k \in F, k = 0, \dots, n\}$  - подпространство,  $n \in N_0$ ,  $\dim U = n + 1$ , базис:  $1, t, \dots, t^n$

Тейлоровский базис:  $1, t - t_0, \dots, (t - t_0)^n \sum_{k=0}^n \frac{f^{(k)}(t_0)}{k!} (t - t_0)^k$

5.  $\Omega \neq \emptyset$ ,  $V = 2^\Omega$  с операциями вместо сложения:

$$A \triangle B = (A \cap \overline{B}) \cup (B \cap \overline{A}) \quad \forall A, B \subseteq \Omega$$

$$F = \mathbb{Z}_2, \quad 0 \cdot A = \emptyset, \quad 1 \cdot A = A$$

Задача доказать  $V$  - векторное пространство над  $\mathbb{Z}_2$

## Два основных способа задания подпространства в $V$

1. Линейная оболочка семейства векторов  $S \subset V$ :

$$\langle S \rangle = \left\{ \sum_{i \in I} \lambda_i S_i \text{ (канонические суммы)} \mid S_i \in S, \lambda_i \in F \right\}$$

Частный случай:

$$\langle a_1, \dots, a_n \rangle = \left\{ \sum_{i=1}^n \lambda_i a_i \mid \lambda_i \in F \right\} = U$$

**Утверждение.**

$\langle a_1, \dots, a_n \rangle$  - подпространство в  $V$ ,  $\dim \langle a_1, \dots, a_n \rangle = rk\{a_1, \dots, a_n\}$

*Доказательство.*

$$\begin{aligned} \mu \sum_{i=1}^n \lambda_i a_i &= \sum_{i=1}^n (\mu \lambda_i) a_i \\ \sum_{i=1}^n \mu_i a_i + \sum_{i=1}^n \lambda_i a_i &= \sum_{i=1}^n (\mu_i + \lambda_i) a_i \in U \end{aligned}$$

Если  $r = rk\langle a_1, \dots, a_n \rangle$ , то  $a_{i1}, \dots, a_{ir}$  - базисные, то  $\forall a_i$  через них тоже выражается

$$\forall \sum_{i=1}^n \lambda_i a_i \implies \{a_{i1}, \dots, a_{ir}\} - \text{базис } U$$

□

Алгоритм вычисления  $\dim \langle a_{i1}, \dots, a_{ir} \rangle$  и базиса, если известны координаты этих векторов:

Составить матрицу:

$$(a_1^\uparrow, \dots, a_n^\uparrow) \rightsquigarrow \left( \begin{array}{ccc|c} 1 & \dots & 0 & 0 \\ \vdots & & \vdots & \\ 0 & \dots & 1 & \\ \hline & 0 & & 0 \end{array} \right)$$

Столбцы с номерами  $\nu_1, \dots, \nu_r$  - базис в  $U$ , разложение оставшихся векторов можно сразу считать из преобразованной матрицы

2. ( $\dim V = n$ , известны координаты в некотором базисе)

$$\forall \sum_{i=1}^n X_i e_i = eX, \quad X = \begin{pmatrix} X_1 \\ \vdots \\ X_n \end{pmatrix}$$

$$W = \{x = eX \mid AX = 0\} - \text{задание с помощью ОСЛУ}$$

**Утверждение.**  $W$  - подпространство в  $V$ ,  $\dim W = n - rkA$ , базис - любая ФСР. Это переход от 2. к 1. способу задания подпространства

**Теорема.** Линейную оболочку конечного числа векторов в конечномерном векторном пространстве  $V$  можно задать с помощью ОСЛУ. Два способа:

*Доказательство.* 1. Вектор  $x$  (со столбцами координат  $X = \begin{pmatrix} X_1 \\ \vdots \\ X_n \end{pmatrix}$ ):  $x \in \langle a_1, \dots, a_m \rangle = U$

$$\iff \exists \alpha_1, \dots, \alpha_m \in F : \sum_{i=1}^m \alpha_i a_i = x, \text{ или в координатах: } \sum_{i=1}^m \alpha_i a_i^\uparrow = X$$

Т.е. СЛУ с  $\tilde{A} = (a_1^\uparrow, \dots, a_m^\uparrow \mid \begin{pmatrix} X_1 \\ \vdots \\ X_n \end{pmatrix})$  совместна  $\iff$  после алгоритма Гаусса  $\tilde{A} \longrightarrow (\text{тут матрица блять :}) < 3$

**Утверждение.** Доказать, что эти уравнения ЛНЗ.

2. Пусть дана ОСЛУ:  $\begin{matrix} C \\ (r \times n) \end{matrix} X = 0, rkC = r$

$$C \longrightarrow (E_r \mid D) = C'$$

$$\begin{cases} x_1 = -(d_{1,r+1}x_{1,r+1} + \dots + d_{1n}x_n) \\ \vdots \\ x_k = -(d_{k,r+1}x_{k,r+1} + \dots + d_{kn}x_n) \end{cases} \quad k = 1, \dots, r$$

Фундаментальная матрица:  $\mathcal{F} = \begin{pmatrix} -D \\ E_{n-r} \end{pmatrix}$

$$C' \cdot \mathcal{F} = E_r \cdot (-D) + D \cdot E_{n-r} = -D + D = 0$$

Рассмотрим матрицу из строк координат векторов  $a_1, \dots, a_r$ :

$$\begin{pmatrix} a_1^\uparrow \\ \vdots \\ a_r^\uparrow \end{pmatrix} \rightsquigarrow (M \mid E_r) \longrightarrow \begin{pmatrix} M^T \\ E_r \end{pmatrix} = \mathcal{F} - \begin{matrix} \text{фундаментальная матрица} \\ \text{искомой системы} \end{matrix}$$

Тогда искомая система будет иметь матрицу:  $C = (E_{n-r} \mid -M^T)$  Пространство  $\{X \mid CX = 0\}$  имеет размерность  $n - (n - r) = r$

□

В процессе...