### Содержание

1	Отображения, композиция отображений. Образ и прообраз. Сюръекция, биекция, инъекция.	2
2	Основные алгебраические системы. Бинарная операция на множестве. Ассоциативность, коммутативность. Группа, абелева группа. Кольцо. Поле. Порядок группы/кольца/поля. Порядок элемента. Подгруппа, подкольцо, подполе. Есть ли в поле делители нуля. Характеристика поля. Изоморфизм алгебраических систем.	2
3	Отношение эквивалентности. Фактормножество. Эквивалентность, согласованная с операциями. Кольцо вычетов $Z_n$ . Арифметика в кольце вычетов. Когда кольцо вычетов является полем	3
4	Арифметика матриц: сложение, умножение, транспонирование. Кольцо квадратных матриц над полем. Перестановочные матрицы.	4
5	Определители квадратных матриц и их свойства. Обратная матрица. Теорема Крамера.	4
6	Поле комплексных чисел С: операции над комплексными числами, геометрическое описание сложения и умножения, формула Муавра, извлечение корней.	5
7	Кольцо многочленов над полем. Делимость в кольце многочленов, алгоритм Евклида. НОД многочленов. Схема Горнера. Приводимые и неприводимые многочлены. Аналог основной теоремы арифметики. Основная теорема алгебры. Теорема Виета. Корни многочленов с рациональными коэффициентами.	5
8	Векторные (линейные) пространства. Аксиомы векторного пространства и следствия из них.	7
9	Линейная (не)зависимость систем векторов и свойства линейно (не)зависимых систем. Линейная оболочка системы векторов.	7
10	Метод Гаусса. Классификация СЛАУ (определённые, неопределённые, совместные, несовместные). Структура решения СЛАУ.	8
11	Основная лемма о линейной зависимости. Базис и размерность векторного пространства. Описание конечномерных пространств с точностью до изоморфизма. Теорема о размерности пространства решений однородной СЛАУ. Базис пространства решений однородной СЛАУ — $\Phi$ CP.	8
12	Переход от одного базиса к другому. Матрица перехода и её свойства.	9
13	Ранг и база системы векторов. Ранг матрицы, теорема о ранге матрицы (= теорема о базисном миноре). Лемма о вычислении ранга матрицы. Теорема Кронекера-Капелли.	9

## 1 Отображения, композиция отображений. Образ и прообраз. Сюръекция, биекция, инъекция.

Отображением  $\varphi$  из множества X в множество Y называют соответствие, которое каждому элементу  $x \in X$  соотносит некоторый однозначно определённый элемент  $y \in Y$ :

$$\varphi: X \to Y \Leftrightarrow \forall x \in X \exists ! y \in Y : y = \varphi(x).$$

При этом элемент  $y \in Y$ , соответствующий элементу  $x \in X$ , называют ОБРАЗОМ элемента x при отображении  $\varphi$ .

При заданном  $y \in Y$  совокупность всех  $x \in X$ :  $\varphi(x) = y$ , называют прообразом элемента y и обозначают  $\varphi^{-1}(y)$ :

$$\varphi^{-1}(y) = \{ x \in X \colon \varphi(x) = y \}$$

Если  $f\colon X\to Y$  и  $g\colon Y\to Z$ , то отображение  $\varphi\colon X\to Z$ , заданное  $\forall x\in X$  формулой  $\varphi(x)=g(f(x))$ , называется композицией (суперпозицией) отображений f и g, или сложной функцией, и обозначают  $g\circ f$ :

$$(g \circ f)(x) = g(f(x))$$

Отображение  $\varphi \colon X \to Y$ :

- 1. сюръективно, если  $\forall y \in Y \ \exists x \in X \colon y = \varphi(x)$  каждый элемент множества Y является прообразом хотя бы одного элемента множества X;
- 2. инъективно, если  $\varphi(x) = \varphi(y) \Rightarrow x = y$  разные элементы множества X переводятся в разные элементы множества Y;
- 3. биективно, если оно сюръективно и инъективно одновременно.
- 2 Основные алгебраические системы. Бинарная операция на множестве. Ассоциативность, коммутативность. Группа, абелева группа. Кольцо. Поле. Порядок группы/кольца/поля. Порядок элемента. Подгруппа, подкольцо, подполе. Есть ли в поле делители нуля. Характеристика поля. Изоморфизм алгебраических систем.

Пусть M — произвольное множество. Операция  $\circ$  называется бинарной операцией на M, если каждой паре элементов  $x,y\in M$  ставится в соответствие элемент  $z\in M$ :  $x\circ y=z$  (свойство  $\circ$  не выводить рез-тат из множества M называется замкнутостью).

Тогда  $< M, \circ > -$  АЛГЕБРАИЧЕСКАЯ СТРУКТУРА.

Алгебраическая система  $< G, \circ >$ , состоящая из одной бинарной операции называется ГРУППОЙ, если есть:

1. Ассоциативность

$$(a \circ b) \circ c = a \circ (b \circ c)$$

2. Нейтральный элемент

$$\forall a \in G \ \exists e \in G : a \circ e = e \circ a = a$$

3. Обратный элемент

$$\forall a \in G \; \exists b \in G \colon a \circ b = b \circ a = e$$

Если  $\forall a,b \in G$  имеет место  $a \circ b = b \circ a$ , то группа называется АБЕЛЕВОЙ (КОММУТАТИВНОЙ).

Множество R с двумя бинарными операциями называется КОЛЬЦОМ, если на R согласованно заданы два закона композиции " + " и "  $\cdot$  ", так что:

- 1.  $\{R,"+"\}$  абелева группа,
- 2.  $\{R, "\cdot"\}$  полугруппа,

3. Дистрибутивность:  $a \cdot (b+c) = a \cdot b + a \cdot c, (b+c) \cdot a = b \cdot a + c \cdot a$ 

Множество K называется полем, если на K согласованно заданы два закона композиции " + " и "  $\cdot$  ", так что:

- 1.  $\{K, "+"\}$  аддитивная абелева группа,
- 2.  $\{K, "\cdot"\}$  мулльтипликативная абелева группа,
- 3. Дистрибутивность:  $a \cdot (b+c) = a \cdot b + a \cdot c, (b+c) \cdot a = b \cdot a + c \cdot a.$

Порядком |G| группы/кольца/поля G называется число элементов в его носителе.

Порядок элемента g из группы G – это наименьший  $n \in \mathbb{N}$ :  $g^n = e$ . Если такого n нету, то  $|g| = \infty$  Подмножество L группы G называется подгруппой, если:

- 1. L замкнута относительно бинарной операции  $\circ$ ,
- $2. \ \forall a \in L \colon a^{-1} \in L,$
- 3.  $\exists e \in L \ \forall a \in L : a \circ a^{-1} = a^{-1} \circ a = e$ .

Подмножество L кольца R называется подкольцом, если:

- 1. L подгруппа аддитивной группы кольца R,
- $2. \ L$  замкнута относительно умножения.

Подмножество L поля K называется подполем, если:

- 1. L подкольцо кольца K,
- 2.  $\forall a \in L \ a \neq 0 \Rightarrow a^{-1} \in L$ ,
- 3.  $1 \in L$ .

ЛЕММА В поле нет делителей нуля

XаРАКТЕРИСТИКА ПОЛЯ — наименьшее положительное целое число n такое, что сумма n копий единицы равна нулю:  $n \cdot 1 = 0$ . Если такого числа не существует то характеристика равна 0 по определению.

Свойство: характеристика поля всегда 0 или простое число  $(char \mathbb{Q} = 0, char \mathbb{Z}_p = p)$ .

Пусть Gи H две алгебраические системы. Биекция  $f:G\to H$  называется изоморфизмом, если для любых  $\forall a,b\in G \ f(a)\cdot f(b)=f(a\cdot b).$ 

# 3 Отношение эквивалентности. Фактормножество. Эквивалентность, согласованная с операциями. Кольцо вычетов $Z_n$ . Арифметика в кольце вычетов. Когда кольцо вычетов является полем

Отношение R назывется отношением эквивалентности, если выполняется:

- 1. Рефлексивность: aRa
- 2. Симметричность:  $aRb \Rightarrow bRa$
- 3. Транзитивность: aRb и  $bRc \Rightarrow aRc$

 $\Phi$ АКТОРМНОЖЕСТВО по отношению R – множество, состоящее из всех классов эквивалентности. Отношение эквивалентности R на множестве M называется СОГЛАСОВАННЫМ С ОПЕРАЦИЕЙ \*, если:

$$a \sim a', b \sim b' \Rightarrow a * b \sim a' * b'.$$

Классом вычетов числа a по модулю n называется такое множество:

$$[a]_n = \{b \in \mathbb{Z} | (a-b) : n\}.$$

АРИФМЕТИКА В КЛАССЕ ВЫЧЕТОВ:  $a_1 \equiv b_1 \pmod{n}$  и  $a_2 \equiv b_2 \pmod{n} \Rightarrow$ 

- 1.  $a_1 + a_2 \equiv b_1 + b_2 \pmod{n}$
- 2.  $a_1 a_2 \equiv b_1 b_2 \pmod{n}$

Кольцом вычетов  $Z_n$  называется множество всех классов вычетов по модулю n (фактормножество):

$$Z_n = \{[0]_n, [1]_n, \dots, [n-1]_n\}$$

АРИФМЕТИКА В КОЛЬЦЕ ВЫЧЕТОВ:

- 1.  $[a]_n + [b]_n = [a+b]_n$
- 2.  $[a]_n \cdot [b]_n = [ab]_n$

Теорема Кольцо вычетов  $Z_n$  является полем тогда и только тогда, когда n – простое число:

## 4 Арифметика матриц: сложение, умножение, транспонирование. Кольцо квадратных матриц над полем. Перестановочные матрицы.

Сложение матриц на  $< S, +, \cdot > A = (a_{i,j})_{m \times n}, B = (b_{i,j})_{m \times n}$ 

$$A + B = (a_{i,j} + b_{i,j})_{m \times n}$$

Умножение матриц на  $< S, +, \cdot > A = (a_{i,j})_{m \times s}, B = (b_{i,j})_{s \times n}$ 

$$A \cdot B = (c_{i,j})_{m \times n}$$

$$c_{i,j} = \sum_{k=1}^{s} a_{ik} b_{kj}$$

Транспонирование  $A^T$ 

$$A = (a_{ij})_{m \times n} \Rightarrow A^T = (a_{ji})_{n \times m}$$

Пусть  $< R, +, \cdot > -$  поле, а  $n \in \mathbb{N}$ . Тогда квадартные матрицы  $M_n(R)$  образуют кольцо относительно оп-ций  $+, \cdot$  над полем R.

Матрицы A и B называют перестановочными, если AB = BA

## 5 Определители квадратных матриц и их свойства. Обратная матрица. Теорема Крамера.

Определитель квадратной матрицы – это число, определяющее некоторые свойства матрицы. Свойства определителя (для строк):

- 1. При умножении некоторой строки матрицы на число, определитель умножается на это число;
- 2. Если одна из строк нулевая, то det A = 0
- 3.  $A \in M_n(F), \lambda \in F \det(\lambda \cdot A) = \lambda^n \det A$
- 4. Если матрица A отличается от B тк r-ой строкой, то для матрицы C, получающейся сложением r-ых строк этих матриц, выполняется: detC = detA + detB
- 5. Если в матрице две строки совпадают, то ее определитель равен 0
- 6. При перестановке местами двух строк матрицы, ее определитель меняет знак
- 7. При добавлении к строке матрицы другой строки, умноженной на число, определитель не меняется
- 8. Определитель треугольной матрицы равен произведению эл-ов на главной диагонали
- 9.  $det A^T = det A$

10.  $det(AB) = detA \cdot detB$ 

Если в каждом утвержденнии о св-вах определителя применить то же самое к столбцам матрицы, то утверждения останутся верными

ТЕОРЕМА КРАМЕРА Если матрица A не вырожденная, то система  $A \cdot x = B$  имеет единственное решение, которое может быть найдено по формуле Крамера:  $x_i = \frac{\det A_i}{\det A}$ , где  $A_i$  – матрицы получающиеся заменой i-ого столбца на столбец b

Обратная матрица

$$A^{-1} = \frac{1}{\det A} \cdot \hat{A}^T,$$

где  $\hat{A}^T$  — союзная матрица, составленная из алгебраических дополнений для соответствующих элементов транспонированной матрицы.

6 Поле комплексных чисел С: операции над комплексными числами, геометрическое описание сложения и умножения, формула Муавра, извлечение корней.

Аксиомы (определение) C:

- 1. Содержит подполе, изоморфное ℝ
- 2. Содержит элемент  $i: i^2 = -1$
- 3. Минимальное среди полей, удовлетворяющих 1. и 2.

#### операции над комплексными числами: + и ·

Алгебраическая форма: z = a + bi, где Re(z) = a – вещественная часть, а Im(z) = b – мнимая часть.

ГЕОМЕТРИЧЕСКИЙ СМЫСЛ СЛОЖЕНИЯ  $\mathbb{C}$ . На плоскости, где каждое комплексное число отображено как вектор, идущий от начала коодинат 0 до точки, сложение комплексных чисел сводится к сложению соответствующих векторов по правилу параллелограмма.

геометрический смысл умножения  $\mathbb{C}$ . Поворот и растяжение, т.к.  $z_1z_2=r_1r_2(\cos\varphi_1+\varphi_2+i\sin\varphi_1+\varphi_2)$  Формула Муавра

$$(r(\cos\varphi + i\sin\varphi))^n = r^n(\cos n\varphi + i\sin n\varphi)$$

Извлечение корней из комплексного числа также выполняется по формуле Муавра (  $\sqrt[n]{z}=z^{\frac{1}{n}})$ 

7 Кольцо многочленов над полем. Делимость в кольце многочленов, алгоритм Евклида. НОД многочленов. Схема Горнера. Приводимые и неприводимые многочлены. Аналог основной теоремы арифметики. Основная теорема алгебры. Теорема Виета. Корни многочленов с рациональными коэффициентами.

Многочлен f от переменной x над кольцом(полем) R

$$f(x) = a_n x^n + a_{n-1} x^{n-1} + \dots + a_1 x + a_0 = \sum_{k=0}^n a_k x^k, a_i \in R,$$

 $a_i \neq 0$  с большим индексом – старший коэффициент, сам индекс – степень многочлена f, обозн degf

R[x] – все многочлены над кольцом R; f = g два многочлена равны, когда раыны их коэффициенты при соответствующих степенях

Операции над кольцом многочленов  $\langle R[x], +, \cdot \rangle$ :

1. Сумма:

$$f + g = \sum_{k=0}^{\infty} (a_k + b_k) x^k$$

2. Произведение:

$$f \cdot g = \sum_{i+j=k} a_i b_j x^k$$

Свойства степени многочлена:

1.  $deg(f+g) \le \max(degf, degg)$ 

2.  $deg(fg) \le degf + degg$ 

Делимость в кольце многочленов

Т.  $f, g \in F[x], g \neq 0 \Rightarrow \exists q, r \in F[x]: f = gq + r$ , где многочлены q(неполное частное), r(остаток) определены однозначно, причем  $deg\ r < deg\ g$ .

Свойства делимости в кольце многочленов:

1.  $g \mid f, g \mid h \Rightarrow g \mid (f + h)$ 

2.  $q \mid f \Rightarrow \forall h \in F[x]q \mid (hf)$ 

3.  $deg \ g = 0 \Rightarrow \forall f \in F[x]g \mid f$ 

4.  $deg h = 0, g \mid f \Rightarrow (gh) \mid f$ 

Т. Безу Остаток от деления многочлена f на двучлен (x-c) равен значению многочлена в точке с. Схема Горнера

$$f = a_n x^n + a_{n-1} x^{n-1} + \dots + a_1 x + a_0$$

$$f(x) = (x - c)(b_{n-1} x^{n-1} + b_{n-2} x^{n-2} + \dots + b_1 x + b_0) + r$$

$$\begin{cases} x^n : a_n = b_{n-1} \\ x^{n-1} : a_{n-1} = b_{n-2} - cb_{n-2} \\ \dots \\ x^1 : a_1 = b_0 - cb_1 \\ x^0 : a_0 = r - cb_0 \end{cases}$$

$$\begin{cases} b_{n-1} = a_n \\ b_{n-2} = a_{n-1} + cb_{n-2} \\ \dots \\ b_0 = a_1 + cb_1 \\ r = a_0 + cb_0 \end{cases}$$

#### Схема Горнера

 $a_0x^n+a_1x^{n-1}+a_2x^{n-2}+...+a_n=(x-\alpha)(b_0x^{n-1}+b_1x^{n-2}+...+b_{n-1})+P(\alpha)$ 

α	$a_0$	$a_1$	$a_2$	$a_k$	$a_{n-1}$	$a_n$
	$b_0=a_0$	$b_1 = a_1 + \alpha \cdot b_0$	$b_2 = a_2 + \alpha \cdot b_1$	$b_k = a_k + \alpha \cdot b_{k-1}$	$b_{n-1} = a_{n-1} + \alpha \cdot b_{n-2}$	
						$=a_n+\alpha \cdot b_{n-1}$

Алгоритм Евклида Пусть r — остаток от деления f на g. Тогда мн-во общих делителей f и g совпадает с мн-вом общих делителей g и r. В частности совпадает их НОД d = (f, g) = (g, r).

Т. (Линейное представление НОД)  $f,g \in F[x], g \neq 0 \Rightarrow \exists d = (f,g) \colon d = fu + gv, u,v \in F[x]$ . Более того  $deg(f), deg(g) > 0 \Rightarrow deg\ u < deg\ g, deg\ v < deg\ f$ 

Приводимые и неприводимые многочлены Многочлен  $f \in F[x], deg\ f > 0$  называется неприводимым над F, если из его разложения на произведение многочленов deg u=0 или deg v=0.

Аналог основной теоремы арифметики Т.  $f \in F[x], f \neq 0 \Rightarrow \exists \alpha \in F$  – скаляр над полем F, и  $\exists p_1, p_2, \ldots, p_r$  – неприводимые многочлены со старшим коэф-ом 1. Тогда f раскладывается на произвдение скаляра и многочленов и такое разложение единственно:

$$f = \alpha p_1 p_2 \dots p_r$$

основная теорема алгебры Поле С алгебраически замкнуто.

Теорема Виета

$$f(x) = a_n x^n + a_{n-1} x^{n-1} + \dots + a_1 x + a_0$$

$$f(x) = a_n (x - c_1)(x - c_2) \dots (x - c_n) =$$

$$= a_n (x^n + x^{n-1})(-c_1 - \dots - c_n) + x^{n-2}(c_1 c_2 + \dots + c_{n-1} c_n) + \dots + (-1)^n c_1 c_2 \dots c_n)$$

$$\begin{cases} c_1 + c_2 + \dots + c_n = -\frac{a_{n-1}}{a_n} \\ c_1 c_2 + c_1 c_3 + \dots + c_{n-1} c_n = \frac{a_{n-2}}{a_n} \\ \dots \\ c_1 c_2 \dots c_n = (-1)^n \frac{a_0}{a_n} \end{cases}$$

Сумма корней квадратного уравнения  $ax^2+bx+c=0$ , где  $a\neq 0$ , равна  $-\frac{b}{a}$ , а произведение корней равно  $\frac{c}{a}$ . Корни многочленов с рациональными коэффициентами  $a_i\in\mathbb{Q}, f(x)\in Q[x]$ 

Т. Если  $f(x) \in \mathbb{Z}$  и этот многочлен имеет рациональный корень  $\frac{u}{v}$ , НОД(u,v)=1, тогда u – делитель свободного коэф-та  $u \mid a_0$ , а v – делитель старшего коэф-та  $v \mid a_n$ . Кроме того  $u - mv \mid f(m) \ \forall m \in \mathbb{Z}$  7і

### 8 Векторные (линейные) пространства. Аксиомы векторного пространства и следствия из них.

Векторное пространство V над полем F — множество векторов с бинарной операцией + (сложения) и унарной операцией  $v \to \alpha v$  (умножения на скаляр) для любого  $\alpha \in F$ 

Аксиомы векторного пространства:

- 1. < V, + > абелева группа
- 2.  $\forall \alpha \in F, \forall u, v \in V \quad \alpha(u+v) = \alpha u + \alpha v$
- 3.  $\forall \alpha, \beta \in F, \forall u \in V \ (\alpha + \beta)u = \alpha u + \beta u$
- 4.  $\forall \alpha, \beta \in F, \forall u \in V \ (\alpha \beta)u = \alpha(\beta u)$
- 5.  $\forall u \in V \ 1u = u$

Следствия из аксиом: 1.  $\alpha 0 = 0$  2.  $\alpha(-v) = -\alpha v$  3.  $\alpha(u-v) = \alpha u - \alpha v$  4.  $0v = 0, 0 \in V$  5. (-1)v = -v 6.  $(\alpha - \beta)u = \alpha u - \beta u$ 

## 9 Линейная (не)зависимость систем векторов и свойства линейно (не)зависимых систем. Линейная оболочка системы векторов.

Система векторов – множество повторяющихся занумерованных векторов:  $A = \{a_1, a_2, \dots, a_n\}$ . Линейная комбинация системы векторов:

$$\lambda_1 a_1 + \lambda_2 a_2 + \cdots + \lambda_n a_n$$

где  $\lambda_i \in F$  – коэффициенты лин. комбинации,  $a_i \in V$  – вектора.

Система векторов А называется линейно независимой, если

$$\lambda_1 a_1 + \dots + \lambda_n a_n = 0 \Rightarrow \lambda_1 = \dots = \lambda_n = 0,$$

то есть из равенства лин. комбинации 0 следует ее тривиальность – равенство всех коэффициентов 0. Говорят, что вектор а линейно выражается через систему A, если существует лин. комбинация равная а.

$$a = \lambda_1 a_1 + \lambda_2 a_2 + \cdots + \lambda_n a_n$$

Лемма 1 Система векторов является линейно зависимой тогда и только тогда, когда в ней найдется вектор, который линейно выражается через остальные.

Свойства линейно зависимых и независимых систем:

- 1. Если в систему векторов входит нулевой вектор, то она линейно зависима
- 2. Если в системе векторов имеется два равных или противоположных вектора, то она линейно зависима.
- 3. Если в системе векторов имеется два пропорциональных вектора  $\vec{a}_i = \lambda \vec{a}_i$ , то она линейно зависима.
- 4. Система из k>1 векторов линейно зависима тогда и только тогда, когда хотя бы один из векторов есть линейная комбинация остальных.
- 5. Любые векторы, входящие в линейно независимую систему, образуют линейно независимую подсистему.
- 6. Система векторов, содержащая линейно зависимую подсистему, линейно зависима.
- 7. Если система векторов  $\vec{a}_1, \vec{a}_2, \dots, \vec{a}_k$  линейно независима, а после присоединения к ней вектора  $\vec{a}$  оказывается линейно зависимой, то вектор  $\vec{a}$  можно разложить по векторам  $\vec{a}_1, \vec{a}_2, \dots, \vec{a}_k$ , и притом единственным образом, т.е. коэффициенты разложения находятся однозначно.

Линейной оболочкой L системы векторов  $A = \{a_1, a_2, \dots, a_n\}$  называется мн-во линейных комбинаций этих векторов (результатов этих комбинаций):

$$L(A) = \langle A \rangle = \langle a_1, a_2, \dots, a_n \rangle = \{ \lambda_1 a_1 + \dots + \lambda_n a_n | \lambda_i \in F, a_i \in A \}$$

## 10 Метод Гаусса. Классификация СЛАУ (определённые, неопределённые, совместные, несовместные). Структура решения СЛАУ.

Метод Гаусса — классический метод решения системы линейных алгебраических уравнений (СЛАУ) путем последовательного исключения переменных, когда с помощью элементарных преобразований система уравнений приводится к равносильной системе треугольного (ступенчатого) вида, из которой последовательно, начиная с последних (по номеру), находятся все переменные системы.

СЛАУ называется (классификация):

- 1. совместной, если имеет хотя бы одно решение
  - (а) определённой, если ровно одно решение
  - (b) неопределённой, если более одного решения
- 2. несовместной, если она не имеет ни одного решения

Структура решения СЛАУ. Общее решение неоднородной СЛАУ есть сумма общего решения однородной и частного решения неоднородной:

$$X_{on} = X_{oo} + X_{hn}$$

11 Основная лемма о линейной зависимости. Базис и размерность векторного пространства. Описание конечномерных пространств с точностью до изоморфизма. Теорема о размерности пространства решений однородной СЛАУ. Базис пространства решений однородной СЛАУ — ФСР.

Основная лемма о линейной зависимости Если  $b_1, b_2, \dots, b_m$  линейно выражаются через  $a_1, a_2, \dots, a_n \in V(m>n) \Rightarrow b_1, b_2, \dots, b_m$  – линейно зависимы.

Базисом векторного пространства называется всякое максимальное линейно независимое множество векторов из этого пространства.

Число векторов в базисе ненулевого векторного пространства называется размерностью этого пространства  $(\dim V=n)$ .

Конечномерное пространство – векторное пространство, в котором имеется базис.

- Т1.  $A \subset V$ , где A конечномерное векторное пространство, а V векторное пространство.
- Т2. Все базисы конечномерного векторного пространства содержат одинаковое число векторов.

- Т3. Всякую линейно независимую систему векторов конечномерного векторного пространства можно дополнить до базиса.
  - Т4. Всякое подпространство конечномерного векторного пространства тоже конечномерно.
  - Т5. Векторное пространство V размерности dim V=n над полем F изоморфно пр-ву столбцов  $F^n$
- Т. о размерности пр-ва решений однородной СЛАУ. Размерность пространства решений системы линейных однородных уравнений равна N-r, Где N- Число неизвестных, r- ранг матрицы системы.

Базис пространства решений однородной СЛАУ называется её Фундаментальной Системой Решений (ФСР).

### 12 Переход от одного базиса к другому. Матрица перехода и её свойства.

Очевидно, что в одном и том же векторном пространстве можно выбрать множество базисов. Пусть в V выбрано два базиса  $A = (a_1, a_2, \dots, a_n)$  и  $B = (b_1, b_2, \dots, b_n)$ .

Векторы базиса В могут быть выражены через векторы базиса А:

$$\begin{cases} b_1 = t_{11}a_1 + t_{21}a_2 + \dots + t_{n1}a_n \\ b_2 = t_{12}a_1 + t_{22}a_2 + \dots + t_{n2}a_n \\ \dots \\ b_n = t_{1n}a_1 + t_{2n}a_2 + \dots + t_{nn}a_n \end{cases}$$

Из коэффициентов разложения можно составить матрицу

$$T = \begin{pmatrix} t_{11} & t_{12} & \dots & t_{1n} \\ t_{21} & t_{22} & \dots & t_{2n} \\ \dots & \dots & \dots & \dots \\ t_{n1} & t_{n2} & \dots & t_{nn} \end{pmatrix}$$

Матрица называется матрицей перехода от базиса A к базису B. B ее столбцах записаны координаты векторов  $(b_1, b_2, \ldots, b_n)$  относительно базиса A.

$$(b_1, b_2, \dots, b_n) = (a_1, a_2, \dots, a_n)T = (a_1, a_2, \dots, a_n)(A \leadsto B)$$

Свойства матрицы перехода:

- 1.  $(A \leadsto A) = E$
- 2.  $(A \leadsto B)(B \leadsto C) = (A \leadsto C)$
- 3.  $(A \leadsto B)(B \leadsto A) = E$

# 13 Ранг и база системы векторов. Ранг матрицы, теорема о ранге матрицы (= теорема о базисном миноре). Лемма о вычислении ранга матрицы. Теорема Кронекера-Капелли.

База системы векторов – это эквивалентная ей линейно независимая подсистема.

Ранг системы векторов – число векторов в базе.

Строчный ранг матрицы – размерность линейной оболочки системы её строк. Столбцовый ранг матрицы – ранг системы ее столбцов. Минор r-ого порядка – определитель подматрицы при выделении r строк и столбцов.

Т. Столбцовый, строчный и минорные ранги совпадают.

теорема о базисном миноре: строки (столбцы), пересекающие базисный минор линейно независимы. Любая строка (столбец) является линейной комбинацией базисных.

Лемма о вычислении ранга матрицы Ранг матрицы равен числу ненулевых строк любой ступенчатой матрицы, к которой изначально приводится с помощью элементарных преобразований.

Т. Кронекера-Капелли СЛАУ совместна ⇔ ранг матрицы ее коэффициентов равен рангу расширенной матрицы.

Совместная СЛАУ является определенной  $\Leftrightarrow$  ранг матрицы ее коэффициентов равен числу ее неизвестных. Размерность пр-ва решений однородной СЛАУ с n неизвестными и матрицей коэф-ов A равна n-rk(A).