

## Содержание

1. Евклидовы пространства	3
1.1. Скалярное произведение	3
1.2. Свойства евклидова пространства - $E$	3
1.3. Норма	4
2. Линейный оператор (линейное отображение, линейный функционал, линейное преобразование)	8
2.1. Определение	8
2.2. Действия с операторами	8
2.3. Обратимость оператора	9
2.4. Матрица ЛО	10
2.5. Ядро и образ оператора	11
2.6. Преобразование матрицы оператора при переходе к другому базису	12
2.7. Собственные векторы и значения оператора	14
2.8. Самосопряженные операторы	16
2.9. Ортогональный оператор	19
3. Билинейные и квадратичные формы	21
3.1. Билинейные формы	21
3.2. Квадратичные формы	22
4. Дифференциальные уравнения	24
4.1. Общие понятия	24
4.2 ДУ первого порядка ( $ДУ_1$ )	26
4.3. Существование и единственность решения	30
4.4. ДУ высших порядков	30
4.5. ЛДУ <sub>2</sub>	31
4.5.1. Определения	31

<b>4.5.2. Решение ЛДУ<sub>2</sub> с постоянными коэффициентами</b>	<b>32</b>
<b>4.5.3. Свойства решений ЛДУ<sub>2</sub></b>	<b>33</b>

# 1. Евклидовы пространства

## 1.1. Скалярное произведение

$L$  - линейное пространство  $\forall x, y \in L \ c = (x, y)$  - ск. произв.  $x, y \rightarrow c \in \mathbb{R}$

1.  $(x, y) = (y, x)$
2.  $(\lambda x, y) = \lambda(x, y), \quad \lambda \in \mathbb{R}$
3.  $(x + z, y) = (x, y) + (z, y)$
4.  $\forall x \in L \ (x, x) \geq 0$  и  $(x, x) = 0 \implies x = 0$

Если векторы и коэффициенты комплексно-значные, то определения будут другими

**Def.** Скалярная функция  $c = (x, y)$  со свойствами 1-4 называется скалярным произведением элементов  $x$  и  $y$

**Def.** Линейное пространство со скалярным произведением называется Евклидовым

*Ex. 1.* ЛП - пространство геометрических векторов

$$(\vec{a}, \vec{b}) = \begin{cases} |\vec{a}| |\vec{b}| \cos \varphi, & \vec{a}, \vec{b} \neq 0 \\ 0, & \vec{a} = 0 \vee \vec{b} = 0 \end{cases}$$

*Ex. 2.* ЛП  $= C_{[a;b]}$

$$(f(x), g(x)) \stackrel{def}{=} \int_a^b f(x)g(x)dx$$

Очевидно, что 1-3 выполняются, проверим 4:

$$\int_a^b f^2(x)dx = 0 \stackrel{?}{\implies} f(x) = 0$$

*Ex. 3.* ЛП - пространство числовых строк вида  $x = (x_1, x_2, \dots, x_n)$

$$(x, y) = x_1 y_1 + \dots + x_n y_n = \sum_{i=1}^n x_i y_i - \text{сумма произведений компонент}$$

## 1.2. Свойства евклидова пространства - E

**Th.** Неравенство Коши-Буняковского

$$(x, y)^2 \leq (x, x)(y, y)$$

□

Нетрудно заметить, что:

$$\begin{aligned} & \langle (\lambda x - y, \lambda x - y) = (\lambda x - y, \lambda x) - (\lambda x - y, y) = (\lambda x, \lambda x) - (y, \lambda x) - (\lambda x, y) + (y, y) = \lambda^2(x, x) - 2\lambda(x, y) + \\ & (y, y) \stackrel{\text{пусть}}{=} 0 \end{aligned}$$

Решим относительно  $\lambda$

$$D = 4(x, y)^2 - 4(x, x)(y, y)$$

$$\frac{D}{4} = (x, y)^2 - (x, x)(y, y)$$

Так как  $(\lambda x - y) \geq 0$  (4-ое свойство ск. произв.), то уравнение имеет  $\leq 1$  корня, значит  $\frac{D}{4} = (x, y)^2 - (x, x)(y, y) \leq 0$   
□

### 1.3. Норма

ЛП  $= L, \forall x \in L$  определена функция так, что выполняется  $x \rightarrow n \in \mathbb{R}, n = \|x\|$

1.  $\|x\| \geq 0$  и  $\|x\| = 0 \implies x = 0$
2.  $\|\lambda x\| = |\lambda| \cdot \|x\| \quad \lambda \in \mathbb{R}$
3.  $\|x + y\| \leq \|x\| + \|y\| \quad \forall x, y \in L$

Евклидово пространство с нормой называется нормированным

**Th.**  $E^n$  является нормированным, если  $\|x\| = \sqrt{(x, x)}$

□

Свойства 1-2 очевидны, докажем 3 свойство:

$$\|x + y\| = \sqrt{(x + y, x + y)} \leq \sqrt{(x, x)} + \sqrt{(y, y)} = \|x\| + \|y\|$$

$$\sqrt{(x, x) + 2(x, y) + (y, y)} \leq \sqrt{(x, x)} + \sqrt{(y, y)}$$

$$(x, x) + 2(x, y) + (y, y) \leq (x, x) + (y, y) + 2\sqrt{(x, x)(y, y)}$$

$$(x, y) \leq \sqrt{(x, x)(y, y)}$$

$$(x, y)^2 \leq (x, x)(y, y) - \text{верно по неравенству Коши-Буняковского}$$

□

Обобщим геометрические понятия ортогональности и косинуса угла на случай произвольных векторов

**Def.**  $x, y$  - ортогональны, если  $(x, y) = 0$  и  $x \neq 0$  и  $y \neq 0 \quad x \perp y$

**Def.**  $\cos(\widehat{x, y}) = \frac{(x, y)}{\|x\| \cdot \|y\|}$  - косинус угла между векторами

**Def.**  $x, y \in E^n \quad x \perp y \quad z = x + y$  - гипотенуза

**Th.**  $x \perp y$ , тогда  $\|x + y\|^2 = \|x\|^2 + \|y\|^2$

□

$$\|x + y\|^2 = (x + y, x + y) = (x, x)^2 + \underbrace{2(x, y)}_{=0, x \perp y} + (y, y)^2 = (x, x)^2 + (y, y)^2$$

□

**Def.**  $B = \{e_i\}_{i=1}^n$  - базис  $L^n$

На  $L^n$  введены  $(x, y)$  и  $\|x\|$  (то есть  $L^n \rightarrow E_{\|\cdot\|}^n$  - нормированное евклидово)

$B$  называют ортонормированным базисом, если  $(e_i, e_j) = \begin{cases} 0, & i \neq j \\ 1, & i = j \end{cases}$

*Nota.* Докажем, что всякая такая система из  $n$  векторов линейно независима (то есть всякая нулевая комбинация тривиальная):

$$\sum_{i=1}^n \lambda_i e_i = 0 \stackrel{?}{\implies} \forall \lambda_i = 0$$

$$(e_k, \sum_{i=1}^n \lambda_i e_i) = \sum_{i=1}^n \lambda_i (e_k, e_i) \stackrel{k \neq i \implies (e_k, e_i) = 0}{=} \lambda_k \|e_k\|^2 = \lambda_k = 0 \quad \forall k$$

(записи внезапно обрываются)

*Nota.* Изоморфизм  $E^n \rightarrow E^n$  позволяет переносить свойства скалярного произведения из одного в другое пространство

Ex:  $\|x + y\| \leq \|x\| + \|y\|$  - арифметические векторы со скалярным произведением  $(x, y) = \sum_{i=1}^n x_i y_i$

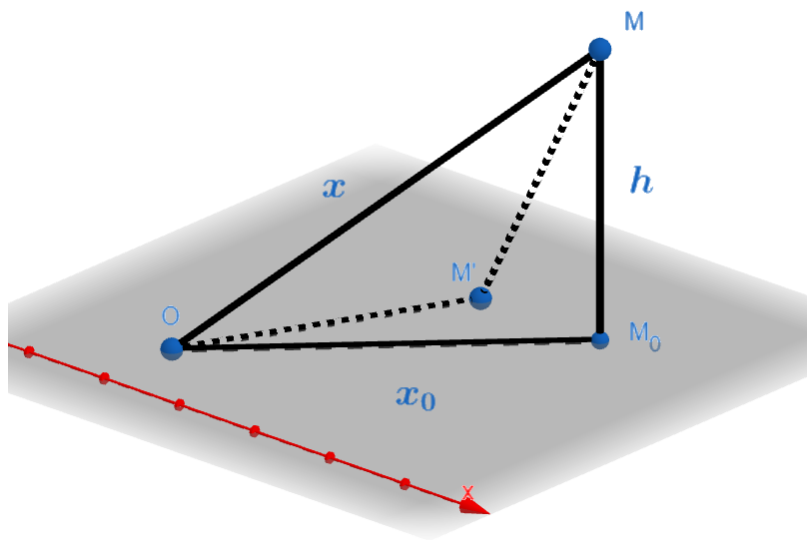
$$E^n \in C_{[a;b]} \text{ со скалярным произведением } (f, g) = \int_a^b f * g dx$$

$$\sqrt{\int_a^b (f * g)^2 dx} \leq \sqrt{\int_a^b f^2 dx} + \sqrt{\int_a^b g^2 dx}$$

**Задача о перпендикуляре**

Постановка: Нужно опустить перпендикуляр из точки пространства  $E^n$  на подпространство

$G$



Точка  $M$  - конец вектора  $x$  в пространстве  $E^n$ . Нужно найти  $M_0$  (конец вектора  $x_0$ , проекции  $x$  на  $G$ )

$$x_0 + h = x$$

где  $h \perp G$ . Правда ли что, длина перпендикулярного вектора  $h$  - минимальная длина от точки  $M$  до  $G$ ?

**Th.**  $h \perp G, x_0 \in G, x = x_0 + h$ . Тогда  $\forall x' \in G (x' \neq x_0) \quad \|x - x'\| > \|x - x_0\|$

$$\square \|x - x'\| = \|x - x_0 + x_0 - x'\| \stackrel{\text{по теореме Пифагора}}{=} \|x - x_0\| + \|x_0 - x'\| = \|h\| + \|x_0 - x'\| > \|x - x_0\|$$

*Nota.*  $x_0$  называется ортогональной проекцией, возникает вопрос о ее вычислении (так находятся основания перпендикуляров)

*Алгоритм:*  $x_0 = \lambda_1 e_1 + \lambda_2 e_2 + \dots + \lambda_k e_k$ ,  $\{e_i\}_{i=1}^k$  - базис  $G$  (необязательно ортонормированный)  
Дан вектор  $x$ , пространство  $G$ , нужно найти  $\lambda_i$

$$h = x - x_0, h \perp G \quad (h, e_i) \stackrel{h \perp e_i}{=} \forall i \quad 0$$

$$(x - x_0, e_i) = (x, e_i) - (x_0, e_i) = 0$$

$$(x, e_i) = (x_0, e_i)$$

Тогда  $\forall i \quad (x_0, e_i) = (\lambda_1 e_1 + \dots + \lambda_k e_k, e_i) = \lambda_1 (e_1, e_i) + \dots + \lambda_k (e_k, e_i) = (e_k, e_i)$  - числа, а  $\lambda_i$  - неизвестные

Получили СЛАУ:

$$\begin{vmatrix} (e_1, e_1) & (e_1, e_2) & \dots & (e_1, e_k) \\ \dots & \dots & \dots & \dots \\ (e_k, e_1) & (e_k, e_2) & \dots & (e_k, e_k) \end{vmatrix} \times \begin{vmatrix} \lambda_1 \\ \dots \\ \lambda_k \end{vmatrix} = \Gamma \times \begin{vmatrix} \lambda_1 \\ \dots \\ \lambda_k \end{vmatrix} = \begin{vmatrix} (x, e_1) \\ \dots \\ (x, e_k) \end{vmatrix}$$

*Nota.* В матрице  $\Gamma$  нет нулевых строк, так как  $e_i$  - базисная и по крайней мере  $e_i^2 \neq 0$   
Таким образом по теореме Крамера  $\exists! (\lambda_1, \dots, \lambda_k)$

**Def.** Матрица  $\Gamma = (e_i, e_j)_{i,j=1 \dots k}$  называют матрицей Грама

$$\Gamma = I = \begin{vmatrix} 1 & 0 & \dots \\ 0 & 1 & \dots \\ \dots & \dots & 1 \end{vmatrix}, \text{ если базис ортонормированный}$$

Далее,  $I$  - единичная матрица Грама

$$\text{Nota. Тогда } I \times \begin{vmatrix} \lambda_1 \\ \dots \\ \lambda_k \end{vmatrix} = \begin{vmatrix} \lambda_1 \\ \dots \\ \lambda_k \end{vmatrix} = \begin{vmatrix} (x, e_1) \\ \dots \\ (x, e_k) \end{vmatrix}$$

## Приложения задачи о перпендикуляре

### 1) Метод наименьших квадратов

В качестве простейшей модели зависимости  $y = y(x)$  берем линейную функцию  $y = \lambda x$

Ищем минимально отстоящую прямую от данных  $(x_i, y_i)$ , то есть ищем  $\lambda$

Определим расстояние (в этом методе) как  $\sigma^2 = \sum_{i=1}^n (y_i - y_{0i})^2 = \sum_{i=1}^n (y_i - \lambda x_i)^2$  - минимизируем

Таким образом, ищем  $y_0$  (ортог. проекция) такое, что  $(y - y_0)^2 = \sigma^2$  - минимальное

Если  $y_0 = \lambda_1 x_1 + \dots + \lambda_k x_k$ , где  $x_i$  - набор измерений для  $i$ -ой точки

Рассмотрим  $y_0$  как разложение по базису  $\{x_i\}$

### 2) Многочлен Фурье

$$P(t) = \frac{a_0}{2} + a_1 \cos t + b_1 \sin t + \dots + a_n \cos nt + b_n \sin nt - \text{линейная комбинация}$$

Функции  $1, \cos t, \sin t, \dots, \cos nt, \sin nt$  - ортогональны

Задача в том, чтобы для функции  $f(t)$ , определенной на отрезке  $[0; 2\pi]$  найти минимально отстоящий многочлен  $P(t)$  при том, что расстояние определяется как  $\sigma^2 = \int_0^{2\pi} (f(t) - P(t))^2 dt$

Нужно найти  $a_i$  и  $b_i$  - обычные скалярные произведения  $a_i = \frac{1}{\pi} \int_0^{2\pi} f(t) \cos(it) dt$ ,  $b_i = \frac{1}{\pi} \int_0^{2\pi} f(t) \sin(it) dt$

$$m \int_0^{2\pi} f(t) \sin(it) dt \quad (k, m - \text{нормирующие множители})$$

## 2. Линейный оператор (линейное отображение, линейный функционал, линейное преобразование)

### 2.1. Определение

*Линейный оператор* - это отображение  $V^n \xrightarrow{\mathcal{A}} W^m$   
( $V^n, W^m$  - линейные пространства размерности  $n \neq m$  в общем случае),  
которое  $\forall x \in V^n$  сопоставляет один какой-либо  $y \in W^m$  и  
 $\mathcal{A}(\lambda x_1 + \mu x_2) = \lambda \mathcal{A}x_1 + \mu \mathcal{A}x_2 = \lambda y_1 + \mu y_2$

*Nota.* Заметим, что если 0 представим как  $0 * x$ , где  $x \neq 0$ , то  
 $\mathcal{A}(0) = \mathcal{A}(0 * x) = 0 * \mathcal{A}x \stackrel{0*y}{=} 0$

*Nota.* Если  $V = W$ , то  $\mathcal{A}$  называют линейным преобразованием, но далее будем рассматривать в основном операторы  $\mathcal{A}: V \rightarrow V$ ,  $\mathcal{A}: V^n \rightarrow W^n$

*Ex. 1.*  $V = \mathbb{R}^2$  - пространство направленных отрезков

$$\mathcal{A}: V \leftarrow V$$

$\mathcal{A}x = y = \lambda y_1 + \mu y_2$  для таких  $\mathcal{A}$  как сдвиг, поворот, гомотетия, симметрия

*Ex. 2.*  $V^n = W^m$ , где  $m < n$

$\mathcal{A}$  - оператор проектирования (убедиться, что он линейный)

*Ex. 3.*  $V^n$  - пространство числовых строк длины  $n$

$$\mathcal{A}: V^n \leftarrow V^n$$

$$x = (x_1, \dots, x_n), y = (y_1, \dots, y_n)$$

$$\mathcal{A}x = y : \begin{vmatrix} a_{11} & \dots & a_{1n} \\ \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{n1} & \dots & a_{nn} \end{vmatrix} x = y$$

### 2.2. Действия с операторами

**Def.**  $\mathcal{A}\mathcal{B}: V \rightarrow W$

1.  $(\mathcal{A} + \mathcal{B})x \stackrel{def}{=} \mathcal{A}x + \mathcal{B}x$  - определение суммы  $\mathcal{A} + \mathcal{B} = \mathcal{C}$
2.  $(\lambda \mathcal{A})x \stackrel{def}{=} \lambda(\mathcal{A}x) - \lambda \mathcal{A} = \mathcal{D}$

*Nota.* Сформируем линейное пространство из операторов  $\mathcal{A}: V \rightarrow W$

1. Ассоциативность сложения (очевидно)
2. Коммутативность (очевидно)
3. Нейтральный элемент  $\mathcal{O}x = 0$
4. Противоположный:  $-\mathcal{A} = (-1) * \mathcal{A}$
5. ...  $LAB$



Def:  $I$  - тождественный -  $\forall x \in V \quad Ix = x$

Def. Произведение операторов (композиция)

$\mathcal{A}\mathcal{B}$  - произведение,  $\mathcal{A} : V \rightarrow W$ ;  $\mathcal{B} : U \rightarrow V$

$(\mathcal{A}\mathcal{B})x = \mathcal{A}(\mathcal{B}x)$ ;  $x \in U$

Свойства: Lab доказать

1\*  $\lambda(\mathcal{A}\mathcal{B}) = (\lambda\mathcal{A})\mathcal{B}$

2\*  $(\mathcal{A} + \mathcal{B})\mathcal{C} = \mathcal{A}\mathcal{C} + \mathcal{B}\mathcal{C}$

3\*  $\mathcal{A}(\mathcal{B} + \mathcal{C}) = \mathcal{A}\mathcal{B} + \mathcal{A}\mathcal{C}$

4\*  $\mathcal{A}(\mathcal{B}\mathcal{C}) = (\mathcal{A}\mathcal{B})\mathcal{C}$

Nota. Можно обобщить 4\* на  $n$  равных  $\mathcal{A}$

Def.  $\mathcal{A}^n = \mathcal{A} \cdot \mathcal{A} \dots \mathcal{A}$  -  $n$  раз, степень оператора

Свойства:  $\mathcal{A}^{m+n} = \mathcal{A}^n \cdot \mathcal{A}^m$

## 2.3. Обратимость оператора

Def:  $\mathcal{A} : V \rightarrow W$  так, что  $\mathcal{A}V = W$  и  $\forall x_1 \neq x_2 (x_1, x_2 \in V) \quad \begin{cases} y_1 = \mathcal{A}x_1 \\ y_2 = \mathcal{A}x_2 \end{cases} \implies y_1 \neq y_2$

Тогда  $\mathcal{A}$  называется взаимно-однозначно действующим

Nota: Проще сказать «линейный изоморфизм»

Th.  $\{x_i\}$  - линейно независима  $\xrightarrow{\mathcal{A}x=y} \{y_i\}$  - линейно независима

В обратную сторону, если  $\mathcal{A}$  - взаимно-однозначен

$\square \square \mathcal{A} : V \rightarrow W$  и  $0_V, 0_W$  - нули  $V$  и  $W$  соответственно

1.  $\mathcal{A}(0_V) = \mathcal{A}(\sum_{i=1}^k 0 \cdot e_i) = \sum_{i=1}^k 0 \cdot \mathcal{A}e_i = 0_W$

2. Докажем, что если  $x_i \subset V$  - лин. нез., то  $y_i \subset W$  - лин. нез.

Составим  $\sum_{j=1}^m \lambda_j y_j = 0_W$  (От противного)  $\square \{y_i\}$  - лин. зав., тогда  $\exists \lambda_k \neq 0$

При этом  $\forall j \quad y_j = \mathcal{A}x_j$  (т. к.  $\mathcal{A}$  - вз.-однозн., то  $n' = m'$ : кол-во  $x_i$  и  $y_i$  равно)

$\sum_{j=1}^{m'} \lambda_j \mathcal{A}x_j \stackrel{\text{линейность}}{=} \mathcal{A}(\sum_{j=1}^{m'} \lambda_j x_j) = 0_W$

Так как  $\mathcal{A}0_V = 0_W$ , то  $0_W$  - образ  $x = 0_V$ , но так как  $\mathcal{A}$  - вз.-однозн., то  $\nexists x' \neq x \mid \mathcal{A}(x') = 0_W$

Значит  $\sum_{j=1}^{m'} \lambda_j x_j = 0_V$ , но  $\exists \lambda_k \neq 0 \implies \{x_j\}$  - лин. зав. - противоречие

3.  $\square$  теперь  $\{y_i\}$  - л. нез., а  $\{x_i\}$  (по предположению от противного) - лин. зав.

$\sum_{i=1}^{n'} \lambda_i x_i \stackrel{\exists \lambda_k \neq 0}{=} 0_V \quad \Big| \mathcal{A}$

$\sum_{i=1}^{n'} \lambda_i \mathcal{A}x_i = 0_W$

При этом  $\exists \lambda_k \neq 0 \implies \{y_i\}$  - лин. зав. - противоречие

Следствие:  $\dim V = \dim W \iff \mathcal{A}$  - лин. изоморфизм

Def:  $\mathcal{B} : W \rightarrow V$  называется обратным оператором для  $\mathcal{A} : V \rightarrow W$

если  $\mathcal{B}\mathcal{A} = \mathcal{A}\mathcal{B} = I$  (обозначается  $\mathcal{B} = \mathcal{A}^{-1}$ )

Следствие:  $\mathcal{A}\mathcal{A}^{-1}x = x$

Th.  $\mathcal{A}x = 0$  и  $\exists \mathcal{A}^{-1}$ , тогда  $x = 0$

$\square \mathcal{A}^{-1}\mathcal{A}x = \mathcal{A}^{-1}(\mathcal{A}x) = \mathcal{A}^{-1}0_W = 0_V \implies x = 0$

**Th.** Н. и Д. условия существования  $\mathcal{A}^{-1}$

$\exists \mathcal{A}^{-1} \iff \mathcal{A}$  - вз.-однозн.

$\square \implies \exists \mathcal{A}^{-1}$ , но  $\square \mathcal{A}$  - не вз.-однозн., то есть  $\exists x_1, x_2 \in V (x_1 \neq x_2) \mid \mathcal{A}x_1 = \mathcal{A}x_2 \iff \mathcal{A}x_1 -$

$\mathcal{A}x_2 = 0 \iff \mathcal{A}(x_1 - x_2) = 0_W \xRightarrow{\exists \mathcal{A}^{-1}} x = 0_V \iff x_1 = x_2$  - противоречие

$\iff$  Так как  $\mathcal{A}$  - изоморфизм (не учитывая линейность), то  $\exists \mathcal{A}'$  - обратное отображение (не обязат. линейное)

Докажем, что  $\mathcal{A}' : W \rightarrow V$  - линейный оператор

?  $\mathcal{A}'(\sum \lambda_i y_i) = \sum \lambda_i \mathcal{A}' y_i = \sum \lambda_i x_i$

$\mathcal{A}$  - вз.-однозн.  $\iff \forall x_i \longleftrightarrow y_i \mid \cdot \lambda_i, \Sigma$

$\mathcal{A}(\sum \lambda_i x_i) = \mathcal{A}x = y = \sum \lambda_i y_i$  и  $y$  имеет только один прообраз  $x$

Применим  $\mathcal{A}'$  к  $y = \sum \lambda_i y_i$   $\mathcal{A}' y = x = \sum \lambda_i x_i$  - единственный прообраз  $y$

Таким образом,  $\mathcal{A}'$  переводит лин. комбинацию в такую же лин. комбинацию прообразов, то есть  $\mathcal{A}'$  - линейный:  $\mathcal{A}' = \mathcal{A}^{-1}$

## 2.4. Матрица ЛО

$\mathcal{A} : V^n \rightarrow W^m$

Возьмем вектор  $x \in V^n$  и разложим по какому-либо базису  $\{e_j\}_{j=1}^n$

$\mathcal{A}x = \mathcal{A}(\sum_{j=1}^n c_j e_j) = \sum_{j=1}^n c_j \mathcal{A}e_j$

$\mathcal{A}e_j$  образ базисного вектора  $e_j$   $\{f_i\}$  - базис  $W^m$   $\sum_{i=1}^m a_{ij} f_i$

$\mathcal{A}x = \sum_{j=1}^n c_j \mathcal{A}e_j = \sum_{j=1}^n c_j \sum_{i=1}^m a_{ij} f_i = \sum_{j=1}^n \sum_{i=1}^m c_j a_{ij} f_i = \sum_{i=1}^m \sum_{j=1}^n c_j a_{ij} f_i$

Иллюстрация:

$$\begin{pmatrix} a_{11} & \dots & a_{1n} \\ \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{m1} & \dots & a_{mn} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} c_1 \\ \vdots \\ c_n \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} b_1 \\ \vdots \\ b_m \end{pmatrix}$$

Def: Матрица  $A = a_{ij, i=1..m, j=1..n}$  называется матрицей оператора  $\mathcal{A} : V^n \rightarrow W^m$  в базисе  $\{e_j\}_{j=1}^n$  пространства  $V^n$

Вопросы:

- 1)  $\forall ? \mathcal{A} \exists A$
- 2)  $\forall ? A \exists \mathcal{A}$
- 3) если  $\exists A$  для  $\mathcal{A}$ , то единственная?
- 4) если  $\exists \mathcal{A}$  для  $A$ , то единственная?

Ответы:

- 1) При выбранном базисе  $\{e_j\} \forall \mathcal{A} \exists A$  (алгоритм выше)
- 3) такая  $A$  единственная  $\implies$  в разных базисах матрицы ЛО  $\mathcal{A}$   $A_e \neq A_{e'}$
- 2)  $\forall A_{m \times n}$  можно взять пару ЛП  $V^n, W^m$  и определить  $\mathcal{A} : V^n \rightarrow W_n$  по правилу  $\mathcal{A}e_V = e'_W$
- 4) Lab.

Nota: Далее будем решать две задачи

- 1) преобразование координат как действие оператора
- 2) поиск наиболее простой матрицы в некотором базисе

## 2.5. Ядро и образ оператора

**Def.** Ядро оператора -  $Ker \mathcal{A} \stackrel{def}{=} \{x \in V \mid \mathcal{A}x = 0_W\}$

**Def.** Образ оператора -  $Im \mathcal{A} \stackrel{def}{=} \{y \in W \mid \mathcal{A}x = y\}$

*Nota.*  $Ker \mathcal{A}$  и  $Im \mathcal{A}$  - подпространства

*Nota.*  $Ker \mathcal{A}$  и  $Im \mathcal{A}$  - подпространства  $V$  ( $\mathcal{A} : V \rightarrow V$ )

Вообще-то  $Ker \mathcal{A} \subset V, Im \mathcal{A} \subset W$  ( $\mathcal{A} : V \rightarrow W$ )

$\dim W \leq \dim V$ , тогда можно считать, что  $W \subset V'$  и рассмотрим  $\mathcal{A} : V \rightarrow V'$  (где  $V'$  изоморфен  $V$ )

$Ker \mathcal{A}$  - подпространство, то есть  $Ker \mathcal{A} \subset V$  и  $\sum c_i x_i \in Ker \mathcal{A}$ , если  $\forall x_i \in Ker \mathcal{A}$

$$\mathcal{A}(\sum c_i x_i) = \sum c_i \mathcal{A}x_i \stackrel{x_i \in Ker \mathcal{A}}{=} \sum c_i 0 = 0$$

Следствие:  $Ker \mathcal{A} = 0 \implies \mathcal{A}$  - вз.-однозн.

□ От противного:

□  $\mathcal{A}$  - не вз.-однозн., то есть  $\exists x_1, x_2 \in V (x_1 \neq x_2) \mid \mathcal{A}x_1 = \mathcal{A}x_2 \iff \mathcal{A}(x_1 - x_2) = 0 \implies x_1 - x_2 \in Ker \mathcal{A}$  - противоречие

*Nota.* Обратное также верно:

$\mathcal{A}$  - вз.-однозн.  $\iff y_1 = y_2 \implies x_1 = x_2$ , так как  $\mathcal{A}(x_1 - x_2) = 0 \implies x_1 - x_2 = 0$

Тогда 0 является образом только 0-вектора  $\implies Ker \mathcal{A} = 0$

*Nota.* Также очевидно, что

$$Ker \mathcal{A} = 0 \iff Im \mathcal{A} = V$$

$$Ker \mathcal{A} = V \implies Im \mathcal{A} = 0 \text{ и } \mathcal{A} = 0$$

**Th.**  $\mathcal{A} : V \rightarrow V$ , тогда  $\dim Ker \mathcal{A} + \dim Im \mathcal{A} = \dim V$

□ Так как  $Ker \mathcal{A}$  - подпространство  $V$ , то можно построить дополнение до прямой суммы (взяв базисные векторы ядра, дополнить их набор до базиса  $V$ :  $e_1^k, \dots, e_m^k, e_{m+1}^k, \dots, e_n^k$ )

Обозначим дополнение  $W$ , тогда  $Ker \mathcal{A} \oplus W = V \implies \dim Ker \mathcal{A} + \dim W = \dim V$

Докажем, что  $W$  и  $Im \mathcal{A}$  - изоморфны

$$\mathcal{A} : W \rightarrow Im \mathcal{A}$$

$$\mathcal{A} : Ker \mathcal{A} \rightarrow 0$$

Докажем, что  $\mathcal{A}$  действует из  $W$  в  $Im \mathcal{A}$  взаимно-однозначно

□  $\mathcal{A}$  невз.-однозн., тогда  $\exists x_1, x_2 \in W (x_1 \neq x_2) \mid \mathcal{A}x_1 = \mathcal{A}x_2 \in Im \mathcal{A}$

$\mathcal{A}(x_1 - x_2) = 0 \implies x_1 - x_2 \stackrel{\text{обозн.}}{=} x \in Ker \mathcal{A}$ , но  $x \neq 0$ , так как  $x_1 \neq x_2$

Но для прямой суммы  $W \cup Ker \mathcal{A} = 0, x \in W \cup Ker \mathcal{A} \implies$  предположение неверно

$\implies \mathcal{A}$  - лин. вз.-однозн.  $\implies \dim W = \dim Im \mathcal{A}$

$V = W_1 \oplus W_2$  найдется ЛО  $\mathcal{A} : V \rightarrow V$

$$W_1 = Ker \mathcal{A}, W_2 = Im \mathcal{A}$$

**Def.** Рангом оператора  $\mathcal{A}$  называется  $\dim Im \mathcal{A}$ :  $rang \mathcal{A} \stackrel{def}{=} \dim Im \mathcal{A} (= r(\mathcal{A}) = rank \mathcal{A})$

*Nota.* Сравним ранг оператора с рангом его матрицы

$$\mathcal{A}x = y \quad \mathcal{A} : V^n \rightarrow W^m$$

$A$  - матрица  $\mathcal{A}$ ,  $x = x_1 e_1 + x_2 e_2 + \dots + x_n e_n$ ,  $y = y_1 f_1 + \dots + y_m f_m$

$$\mathcal{A}x = y \iff \begin{pmatrix} a_{11} & \dots & a_{1n} \\ \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{m1} & \dots & a_{mn} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} x_1 \\ \vdots \\ x_n \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} y_1 \\ \vdots \\ y_m \end{pmatrix}$$

Или при преобразовании базиса  $Ae_i = e'_i$ :

$$\begin{pmatrix} a_{11} & \dots & a_{1n} \\ \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{m1} & \dots & a_{mn} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} e_1 \\ \vdots \\ e_n \end{pmatrix}^T = \begin{pmatrix} e'_1 \\ \vdots \\ e'_m \end{pmatrix}$$

$$\text{Здесь } \begin{pmatrix} e_1 \\ \vdots \\ e_n \end{pmatrix}^T - \text{это матрица } (e_1 \dots e_n) = \begin{pmatrix} e_{11} & e_{12} & \dots \\ \vdots & \vdots & \vdots \\ e_{n1} & e_{n2} & \dots \end{pmatrix}$$

*Nota.* Поиск матрицы  $\mathcal{A}$  можно осуществить, найдя ее в «домашнем» базисе  $\{e_i\}$ , то есть  $A(e_1, \dots, e_n) = (e'_1, \dots, e'_m)$

Затем, можно найти матрицу в другом (нужном) базисе, используя формулы преобразований (см. позже)

Тогда  $\text{Ker } \mathcal{A} = K$  - множество векторов, которые решают систему

$$AX = 0 \quad (\dim K = m = \dim \text{ФСР} = n - \text{rang } A) \text{ и при этом } \dim K = n - \dim \text{Im } \mathcal{A}$$

$$\text{rang } \mathcal{A} = \text{rang } A = \dim \text{Im } \mathcal{A}$$

Следствия (без док-в)

$$1) \text{rang}(\mathcal{A}\mathcal{B}) \leq \text{rang}(\mathcal{A}) \text{ (или } \text{rang } \mathcal{B})$$

$$2) \text{rang}(\mathcal{A}\mathcal{B}) \geq \text{rang}(\mathcal{A}) + \text{rang}(\mathcal{B}) - \dim V$$

*Nota.* Рассмотрим преобразование координат, как линейный оператор  $T : V^n \rightarrow V^n$  (переход из системы  $Ox_i \rightarrow Ox'_i$ ,  $i = 1..n$ )

$$\dim \text{Im } T = n, \dim \text{Ker } T = 0 \implies T - \text{вз.-однозн.}$$

Поставим задачу отыскания матрицы в другом базисе, используя  $T_{e \rightarrow e'}$

## 2.6. Преобразование матрицы оператора при переходе к другому базису

**Th.**  $\mathcal{A} : V^n \rightarrow V^n$

$\{e_i\} \stackrel{\text{об}}{=} e$  и  $\{e'_i\} \stackrel{\text{об}}{=} e'$  - базисы пространства  $V$

$\mathcal{T} : V^n \rightarrow V^n$  - преобразование координат, то есть  $Te_i = e'_i$

$\square A, A'$  - матрицы  $\mathcal{A}$  в базисах  $e$  и  $e'$

Тогда  $A' = TAT^{-1}$  ( $A'_{e'} = T_{e \rightarrow e'} A T_{e \rightarrow e'}^{-1}$ )

$\square \square y = \mathcal{A}x$ , где  $x, y$  - векторы в базисе  $e$  ( $x_e = x'_e$  - один вектор)

$y' = \mathcal{A}x'$ , где  $x', y'$  - векторы в базисе  $e'$

$$\mathcal{T}x = x', \mathcal{T}y = y'$$

$$y = Ax, y' = A'x', \text{ тогда } Ty = A'(Tx) \quad \Big| \cdot T^{-1}$$

$$\begin{aligned} T^{-1}Ty &= (T^{-1}A'T)x \\ Ax &= y = (T^{-1}A'T)x \\ A &= T^{-1}A'T \implies A' = TAT^{-1} \end{aligned}$$

**Th.**  $A' = T_{e \rightarrow e'} AT_{e \rightarrow e'}^{-1}$

*Nota.*  $C = A + \lambda B$

Следствия:

- 1)  $TCT^{-1} = T(A + \lambda B)T^{-1} = TAT^{-1} + \lambda TBT^{-1}$
- 2)  $B = I \quad TBT^{-1} = TIT^{-1} = I$ , т. к.  $TI = T, TT^{-1} = I$
- 3)  $\det A^{-1} = \det(TAT^{-1}) = \det T \det A \det T^{-1} = \det A \cdot 1$

*Nota.* То есть характеристика нашего объекта - инвариант при преобразовании  $T$

**Def.** Матрица  $A$  называется ортогональной если  $A^{-1} = A^T$

Следствие:  $AA^{-1} = AA^T = I$

$$\begin{pmatrix} a_{11} & a_{12} & \dots & a_{1n} \\ a_{21} & a_{22} & \dots & a_{2n} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{n1} & a_{n2} & \dots & a_{nn} \end{pmatrix} \dots \begin{pmatrix} a_{11} & a_{21} & \dots & a_{n1} \\ a_{12} & a_{22} & \dots & a_{n2} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{1n} & a_{2n} & \dots & a_{nn} \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 & 0 & \dots & 0 \\ 0 & 1 & \dots & 0 \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ 0 & 0 & \dots & 1 \end{pmatrix}$$

$$\forall i \sum_{j=1}^n a_{ij}a_{ij} = (A_i, A_i) = 1 \quad \forall i, j (i \neq j) \sum_{k=1}^n a_{ik}a_{jk} = (A_i, A_j) = 0$$

В общем  $(A_i, A_j) = \begin{cases} 1, i = j \\ 0, i \neq j \end{cases}$

**Def.** Оператор  $\mathcal{A}$  называется ортогональным, если его матрица ортогональна  
?  $A$  ортогональна в каком-либо базисе или во всех?

Свойство.  $\mathcal{A}$  - ортогонален, то  $\det A = \pm 1$  (следует из определения  $\det(AA^T) = \det(A)^2 = \det(I) = 1$ )

**Th.**  $T_{e \rightarrow e'}$  - преобразование координат в  $V^n$ . Тогда  $T$  - ортогональный оператор

Базис  $e$  - ортонормированный базис

□ □ в базисе  $e$  матрица  $T = \begin{pmatrix} \tau_{11} & \dots & \tau_{1n} \\ \vdots & \ddots & \vdots \\ \tau_{n1} & \dots & \tau_{nn} \end{pmatrix}$  - неортогональна

Тогда  $e'_1 = \sum_{i=1}^n \tau_{1i}e_i \quad \Big| \cdot e'_1$

$1 = (e'_1, e'_1) = (\sum_{i=1}^n \tau_{1i}e_i)^2 = \tau_{11}^2 e_1^2 + \tau_{11}e_1\tau_{12}e_2 + \dots = \tau_{11}^2 + \dots + \tau_{1n}^2 = 1$  - то есть строка - единичный вектор

$0 = (e'_1, e'_2) = (\tau_{11}e_1 + \tau_{12}e_2 + \dots) \cdot (\tau_{21}e_1 + \tau_{22}e_2 + \dots) =$  произведение 1-ой строки на 2-ую, то есть строки ортогональны

Таким образом, матрица  $T$  - ортогональна

*Nota.* Тогда  $A' = TAT^{-1} = TAT^T$

## 2.7. Собственные векторы и значения оператора

**Def.** Инвариантное подпространство оператора  $\mathcal{A} : V \rightarrow V$  - это  $U = \{x \in V_1 \in V | \mathcal{A}x \in V_1\}$

*Ex.*  $V = \mathcal{P}_n(t)$  - пространство многочленов степени  $\leq n$  на  $[a; b]$ ,  $\mathcal{D} = \frac{d}{dt}$

*Nota.*  $\text{Ker} \mathcal{A}, \text{Im} \mathcal{A}$  - инвариантные ( $A : V \rightarrow V$ )

**Def.** Характеристический многочлен оператора  $\mathcal{A} : V \rightarrow V$  ( $\mathcal{A}x = Ax, A$  - матрица в некоем базисе)

$$\xi(\lambda) = \det(A - \lambda I)$$

*Nota.* Матрица  $A - \lambda I$ :

$$\begin{vmatrix} a_{11} - \lambda & \dots & a_{1n} \\ \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{n1} & \dots & a_{nn} - \lambda \end{vmatrix}$$

*Nota.* Уравнение  $\xi(\lambda) = 0$  называется вековым

**Def.** Собственным вектором оператора  $\mathcal{A}$ , отвечающим собственному значению  $\lambda$ , называется  $x \neq 0 \mid \mathcal{A}x = \lambda x$

**Def.** Собственное подпространство оператора  $\mathcal{A}$ , отвечающее числу  $\lambda_i$ ,  
 $U_{\lambda_i} = \{x \in V \mid \mathcal{A}x = \lambda_i x\} \cup \{0\}$

**Def.**  $\dim U_{\lambda_i} = \beta$  - геометрическая кратность число  $\lambda_i$

**Th.**  $\mathcal{A}x = \lambda x \iff \det(A - \lambda I) = 0, \quad A : V^n \rightarrow V^n$

$$\square \iff |A - \lambda I| = 0 \iff \text{rang}(A - \lambda I) < n \iff \dim \text{Im}(A - \lambda I) < n \iff \dim \text{Ker}(A - \lambda I) \geq 1$$

$$\exists x \in \text{Ker}(A - \lambda I), x \neq 0 \mid (A - \lambda I)x = 0 \iff Ax - \lambda Ix = 0 \iff Ax = \lambda x$$

*Nota.* По основной теореме алгебры вековое уравнение имеет  $n$  корней (не всех из них вещественные). В конкретном множестве  $\mathcal{K} \ni \lambda$  их может не быть

**Def.** Кратность корня  $\lambda_i$  называется алгебраической кратностью

**Th.**  $\lambda_1 \neq \lambda_2 (\mathcal{A}x_1 = \lambda_1 x_1, \mathcal{A}x_2 = \lambda_2 x_2) \implies x_1, x_2$  - линейно независимы

$$\square \text{ Составим комбинацию: } c_1 x_1 + c_2 x_2 = 0 \quad \Bigg| \cdot \mathcal{A}$$

$$\lambda_1 \neq \lambda_2 \implies \lambda_1^2 + \lambda_2^2 \neq 0, \square \lambda_2 \neq 0$$

$$c_1 \mathcal{A}x_1 + c_2 \mathcal{A}x_2 = 0 \iff c_1 \lambda_1 x_1 + c_2 \lambda_2 x_2 = 0$$

$$\text{Умножим } c_1 x_1 + c_2 x_2 = 0 \text{ на } \lambda_2: c_1 \lambda_2 x_1 + c_2 \lambda_2 x_2 = 0$$

$$c_1 \lambda_1 x_1 + c_2 \lambda_2 x_2 - c_1 \lambda_2 x_1 - c_2 \lambda_2 x_2 = 0$$

$$c_1 x_1 (\lambda_1 - \lambda_2) = 0$$

Так как  $\lambda_1 \neq \lambda_2$  по условию,  $x_1 \neq 0$  - собственный вектор, поэтому  $c_1 = 0$ , а комбинация линейно независима

Если  $\lambda_1 = 0, \lambda_2 \neq 0$ :  $c_2 \lambda_2 x_2 = 0 \implies c_2 = 0$

*Nota.* Приняв доказательство за базу индукции, можно доказать линейную независимость для  $k$ -ой системы собственных векторов для попарно различных  $k$  чисел  $\lambda$

**Th.**  $\lambda_1, \dots, \lambda_p$  - различные собственные значения  $\mathcal{A} : V \rightarrow V$ , им соответствуют  $U_{\lambda_i}$  - собственные подпространства  $V$  для  $\lambda_i$

$\square e^{(1)} = \{e_1^{(1)}, \dots, e_{k_1}^{(1)}\}, e^{(2)} = \{e_1^{(2)}, \dots, e_{k_2}^{(2)}\}, \dots$  - базисы  $U_{\lambda_1}, U_{\lambda_2}, \dots$

Составим систему  $e = \{e_1^{(1)}, \dots, e_{k_1}^{(1)}, \dots, e_1^{(p)}, \dots, e_{k_p}^{(p)}\}$  (\*)

Тогда система  $e$  - линейно независима

$\square$  Составим линейную комбинацию:

$$1) \square \overbrace{\alpha_1 e_1^{(1)} + \dots + \alpha_{k_1} e_{k_1}^{(1)}}^{x_1 \in U_{\lambda_1}} + \dots + \overbrace{\gamma_1 e_1^{(p)} + \dots + \gamma_{k_p} e_{k_p}^{(p)}}^{x_p \in U_{\lambda_p}} = 0$$

Тогда  $\sum_{i=1}^p x_i = 0$  ( $x_i$  - линейно независимы, так как  $\lambda_i$  - различны) - этого не может быть, так как  $\forall i \ x_i \neq 0$  (как собственный вектор)

2) В  $\forall U_{\lambda_i}$  содержится 0-вектор. Тогда  $\sum_{i=1}^n x_i = 0 \iff \forall x_i = 0$

Но  $x_j = \sum_{i=1}^{k_j} c_i e_i^{(j)} = 0$  ( $e_i^{(j)}$  - базисные, т. е. л/нез)  $\implies \forall c_j = 0$  (комбинация должна быть тривиальна)

$\square$

*Nota.* Таким образом объединение базисов собственных подпространств  $U_{\lambda_i}$  образует линейно независимую систему в  $V^n$

Что можно сказать о размерности системы  $e$  (\*) ?

Обозначим  $S = \sum_{i=1}^p \dim U_{\lambda_i} = \sum_{i=1}^p \beta_i$ ,  $\beta_i$  - геометрическая кратность  $\lambda_i$

Очевидно,  $S \leq n$

**Th.**  $S = n \iff \exists$  базис  $V^n$ , составленный из собственных векторов

$\square$  Система  $e = \{e_1^{(1)}, \dots, e_{k_1}^{(1)}, \dots, e_1^{(p)}, \dots, e_{k_p}^{(p)}\}$  состоит из собственных векторов

Если  $S = n$ , получаем  $n$  собственных векторов, линейно независимых - базис  $V^n$

Если  $\exists$  базис из  $n$  лин. незав. собственных векторов, тогда  $\dim e = S = n$

$\square$

*Nota.* Условие Th равносильно:  $V^n = \sum_{i=1}^p U_{\lambda_i} (\lambda_i \neq \lambda_j)$

Действительно:  $\dim V^n = \sum_{i=1}^p \dim U_{\lambda_i}$  и  $\forall i, j \ U_{\lambda_i} U_{\lambda_j} = 0$

*Ex.* Если  $\exists n$  различных собственных чисел  $\lambda_1, \dots, \lambda_n$ , то  $\dim U_{\lambda_i} = 1 \forall i$

**Def.** Оператор  $\mathcal{A}$  диагоназируемый, если существует базис  $e \mid A_e$  - диагональна

**Th.**  $\mathcal{A}$  - диаг.-ем  $\iff \exists$  базис из собственных векторов

$\square \iff e = \{e_1, \dots, e_n\}$  - базис собственных векторов

Собственный вектор (def):  $\exists \lambda_i \mid \mathcal{A}e_i = \lambda_i e_i = 0 \cdot e_1 + \dots + \lambda_i e_i + \dots + 0 \cdot e_n$

$$\begin{cases} \mathcal{A}e_1 = \lambda_1 e_1 + \sum_{k \neq 1} 0 \cdot e_k \\ \mathcal{A}e_2 = \lambda_2 e_2 + \sum_{k \neq 2} 0 \cdot e_k \\ \vdots \end{cases} \iff \begin{pmatrix} \lambda_1 & 0 & \dots & 0 \\ 0 & \lambda_2 & \dots & 0 \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ 0 & 0 & \dots & \lambda_n \end{pmatrix} \cdots e_i = \mathcal{A}e_i$$

$\implies \exists f$  - базис, в котором  $A_f$  - диагональная (по -äèäã. - àì)

$$A_f = \begin{pmatrix} \alpha_1 & 0 & \dots & 0 \\ 0 & \alpha_2 & \dots & 0 \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ 0 & 0 & \dots & \alpha_n \end{pmatrix} \quad \text{Применим } \mathcal{A} \text{ к } f_i \in f$$

$$\mathcal{A}f_i = A_f f_i = \begin{pmatrix} \alpha_1 & \dots & 0 \\ \vdots & \ddots & \vdots \\ 0 & \dots & \alpha_n \end{pmatrix} f_i = \alpha_i f_i \implies \alpha_i - \text{собственное число (по def), а } f_i - \text{собственный}$$

вектор

□

*Nota.* О связи алгебраической и геометрической кратностей ( $\alpha$  - алг.,  $\beta$  - геом.)

1)  $\alpha, \beta$  не зависят от выбора базиса

□  $\beta_i$  по определению  $\dim U_{\lambda_i}$  и не связана с базисом

Для  $\alpha$ : строим вековое уравнение  $|A_f - \lambda I| = 0 \implies \lambda_i$  с кратностью  $\alpha_i$ ,  $\alpha = \sum \alpha_i$

□  $A_g$  - матрица  $\mathcal{A}$  в базисе  $g$

Но  $A_g = T_{f \rightarrow g} A_f T_{g \rightarrow f}$  или для оператора

$$A_g - \lambda I = T_{f \rightarrow g} (A_f - \lambda I) T_{g \rightarrow f} = \overbrace{T_{f \rightarrow g} A_f T_{g \rightarrow f}}^{=A_g} - \overbrace{\lambda T_{f \rightarrow g} I T_{g \rightarrow f}}^{=\lambda I} = A_g - \lambda I$$

Таким образом, матрицы  $A_g - \lambda I$ ,  $A_f - \lambda I$  - подобные

**Def.** Подобные матрицы - матрицы, получаемые при помощи преобразования координат  
Тогда  $\det(A_f - \lambda I) = \det(A_g - \lambda I)$  (инвариант)  $\implies$  одинаковая кратность

□

2) Геометрическая кратность не превышает алгебраической. У диагоналируемого оператора  $\alpha = \beta$

## 2.8. Самосопряженные операторы

### 1\* Сопряженные операторы

!!! Далее будем рассматривать операторы только в евклидовом пространстве над вещественным полем

Пространство со скалярным произведением над комплексным полем называется унитарным

*Мет.* Скалярное произведение

$$(x, y) : \mathbb{R}^2 \rightarrow \mathbb{R}$$

$$1) (x + y, z) = (x, z) + (y, z)$$

$$2) (\lambda x, y) = \lambda(x, y)$$

$$3) (x, x) \geq 0, \quad (x, x) = 0 \implies x = 0$$

$$4) (x, y) = (y, x) \text{ в } \mathbb{R}. \text{ Но в комплексном множестве: } (x, y) = \overline{(y, x)}. \text{ Тогда } (x, \lambda y) = \overline{(\lambda y, x)}$$



Мет.  $(x, y)$  в  $\mathbb{R}$

$$(x, y) = (y, x)$$

Но.  $(x, y)$  в комплексном множестве

$$(x, y) = \overline{(y, x)}$$

Важно: линейность по первому аргументу - везде

$$(\lambda x, y) \stackrel{\mathbb{R}, \mathbb{C}}{=} \lambda(x, y)$$

Но:

$$(x, \lambda y) = \lambda(x, y) \text{ в } \mathbb{R}$$

$$(x, \lambda y) = \overline{\lambda}(x, y) \text{ в } \mathbb{C}$$

**Def. 1.** Оператор  $\mathcal{A}^*$  называется сопряженным для  $\mathcal{A} : V \rightarrow V$ , если

$$(\mathcal{A}x, y) = (x, \mathcal{A}^*y)$$

**Def. 2.**  $\mathcal{A}^*$  сопряженный для  $\mathcal{A}$ , если  $A^* = A^T$  в любой ортонормированном базисе

**Def. 1.  $\iff$  Def. 2.**

$$(\mathcal{A}x, y) \stackrel{\text{на языке матриц}}{=} (AX, Y) = (AX)^T \cdot Y = X^T \cdot A^T \cdot Y$$

$$(x, \mathcal{A}^*y) \stackrel{\parallel}{=} X^T \cdot (A^*Y) = (X^T A^*) \cdot Y = X^T \cdot A^T \cdot Y \implies A^* = A^T$$

Lab. Очевидно существование  $\mathcal{A}^* \forall \mathcal{A}$  (определяется в ортонормированном базисе действиям  $\mathcal{A}^T$ )

Доказать единственность  $\mathcal{A}^*$  рассмотреть от противного  $(x, \mathcal{A}_1^*y) \neq (x, \mathcal{A}_2^*y)$

Свойства:

$$1) \mathcal{I} = \mathcal{I}^* \quad \square (Ix, y) = (x, y) = (x, Iy) \quad \square$$

$$2) (\mathcal{A} + \mathcal{B})^* = \mathcal{A}^* + \mathcal{B}^*$$

$$3) (\lambda \mathcal{A})^* = \lambda \mathcal{A}^*$$

$$4) (\mathcal{A}^*)^* = \mathcal{A}$$

$$5) (\mathcal{A}\mathcal{B})^* = \mathcal{B}^* \mathcal{A}^* \text{ (св-во транспонирования матриц)}$$

$$\text{или } ((\mathcal{A}\mathcal{B})x, y) = (\mathcal{A}(\mathcal{B}x), y) = (\mathcal{B}x, \mathcal{A}^*y) = (x, \mathcal{B}^* \mathcal{A}^*y)$$

$$6) \mathcal{A}^* - \text{линейный оператор } (\mathcal{A}x = x', \mathcal{A}y = y' \implies \mathcal{A}(\lambda x + \mu y) = \lambda x' + \mu y')$$

$$\text{Можно использовать линейные свойства умножения матриц } A^*(\lambda X + \mu Y) = \lambda \mathcal{A}^*X + \mu \mathcal{A}^*Y$$

## 2\* Самосопряженный оператор

**Def.**  $\mathcal{A}$  называется самосопряженным, если  $\mathcal{A} = \mathcal{A}^*$

Следствие.  $A^T = A \implies$  матрица  $A$  симметричная

Свойства самосопряженных операторов:

$$1) \mathcal{A} = \mathcal{A}^*, \lambda : \mathcal{A}x = \lambda x (x \neq 0). \text{ Тогда, } \lambda \in \mathbb{R}$$

$$\square (\mathcal{A}x, y) = (\lambda x, y) = \lambda(x, y) \quad (x, \mathcal{A}^*y) = (x, \mathcal{A}y) = (x, \lambda y) \stackrel{\mathbb{B}, \mathbb{C}}{=} \overline{\lambda}(x, y)$$

$$(\mathcal{A}x, y) = (x, \mathcal{A}y) \implies \lambda(x, y) = \overline{\lambda}(x, y) \implies \lambda = \overline{\lambda} \implies \lambda \in \mathbb{R}$$

$\square$

$$2) \mathcal{A} = \mathcal{A}^*, \mathcal{A}x_1 = \lambda_1 x_1, \mathcal{A}x_2 = \lambda_2 x_2 \text{ и } \lambda_1 \neq \lambda_2$$

Тогда  $x_1 \perp x_2$

$\square$  Хотим доказать, что  $(x_1, x_2) = 0$ , при том, что  $x_{1,2} \neq 0$

$$\lambda_1(x_1, x_2) = (\lambda_1 x_1, x_2) = (\mathcal{A}x_1, x_2) = (x_1, \mathcal{A}x_2) = (x_1, \lambda_2 x_2) = (x_1, x_2)\lambda_2$$

Так как  $\lambda_1 \neq \lambda_2$ , то  $(\lambda_1 - \lambda_2)(x_1, x_2) = 0 \implies (x_1, x_2) = 0 \quad \square$

**Th.** Лемма.  $\mathcal{A} = \mathcal{A}^*$ ,  $e$  - собственный вектор ( $l_{\{e\}}$  - линейная оболочка  $e$  - инвариантное подпространство для  $\mathcal{A}$ )

$$V_1 = \{x \in V \mid x \perp e\}$$

Тогда  $V_1$  - инвариантное для  $\mathcal{A}$

□ Нужно доказать, что  $\forall x \in V_1 \mathcal{A}x \in V_1$  и так как  $x \in V_1 \mid x \perp e$ , то покажем, что  $\mathcal{A}x \perp e$   
 $(\mathcal{A}x, e) = (x, \mathcal{A}e) = (x, \lambda e) = \lambda(x, e) \stackrel{x \perp e}{=} 0$

□

**Th.**  $\mathcal{A} = \mathcal{A}^*$  ( $\mathcal{A} : V^n \rightarrow V^n$ ), тогда  $\exists e_1, \dots, e_n$  - набор собственных векторов  $\mathcal{A}$  и  $\{e_i\}$  - ортонормированный базис

(другими словами:  $\mathcal{A}$  - диагонализируем)

Наводящие соображения.

$$Ex. 1. A = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \end{pmatrix} = I$$

$$Ix = x = 1 \cdot x, \quad \lambda_{1,2,3} = 1$$

Здесь  $U_{\lambda_{1,2,3}} = V^3$ ,  $\{\vec{i}, \vec{j}, \vec{k}\}$  - базис из собственных векторов, ортонормированный

$$Ex. 2. A = \begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 \end{pmatrix} = O$$

$$Ox = 0, \quad \lambda_{1,2,3} = 0$$

И здесь  $U_{\lambda_{1,2,3}} = V^3$ , так как  $0 \in U_\lambda$  и  $\forall x \quad Ox = 0 \in U_\lambda$

$$Ex. 3. \text{ Поворот } \mathbb{R}^2 \text{ на } \frac{\pi}{4}$$

$$T = \begin{pmatrix} \frac{1}{\sqrt{2}} & -\frac{1}{\sqrt{2}} \\ \frac{1}{\sqrt{2}} & \frac{1}{\sqrt{2}} \end{pmatrix}$$

$$\begin{vmatrix} \frac{1}{\sqrt{2}} - \lambda & -\frac{1}{\sqrt{2}} \\ \frac{1}{\sqrt{2}} & \frac{1}{\sqrt{2}} - \lambda \end{vmatrix} = \left(\frac{1}{\sqrt{2}} - \lambda\right)^2 + \frac{1}{2} = 0 - \text{ вещественных корней нет}$$

□ □  $e_1$  - какой-либо собственный вектор  $\mathcal{A}$  ...

**Th.**  $\mathcal{A} : V^n \rightarrow V^n, \mathcal{A} = \mathcal{A}^* \implies \exists \{e_i\}_{i=1}^n, e_1$  - собственные вектора  $\mathcal{A}$  и  $\{e_i\}$  - ортонормированный базис

□  $e_1$  - собственный вектор  $\mathcal{A}$

$e_1$  найдется, если  $\mathcal{A}x = \lambda x$  имеет нетривиального решение  $\iff \det(\mathcal{A} - \lambda I) = 0 \stackrel{\mathcal{A} - \text{самосопр.}}{\implies} \exists \lambda \in \mathbb{R}$

Для вектора  $e_1$  строим инвариантное подпространство  $V_1 \perp e_1$  (см. лемму),  $\dim V_1 = n - 1$

В подпространстве  $V_1$   $\mathcal{A}$  действует как самосопряженный и имеет собственный вектор  $e_2 \perp e_1$ . Для  $e_2$  строим  $V_2 \perp e_2, e_1$

Затем,  $V_3, V_4, V_5, \dots$ , в котором, найдя  $e_i$ , ортогональный всем предыдущим

Составили ортогональный базис из  $e_i$ , который можно нормировать

□

*Nota.* Чтобы упорядочить построение базиса, в котором  $V_i$  может брать  $\max \lambda_i$

*Nota.* Из теоремы следует, что самосопряженный оператор диагонализуется:  $\Sigma$  алг. крат. =  $n$  (степень уравнения), а  $\Sigma$  геом. крат. =  $\dim\{e_1, \dots, e_n\} = n$

Разложение самосопряж. оператора в спектр:

$x \in V^n$   $\{e_i\}_{i=1}^n$  - базис из собственных векторов  $\mathcal{A}$  (ортонорм.)

$$x = x_1 e_1 + \dots + x_n e_n = (x, e_1) e_1 + \dots + (x, e_n) e_n = \sum_{i=1}^n (x, e_i) e_i$$

**Def.** Оператор  $P_i x = (x, e_i) e_i$  называется проектором на одномерное пространство, порожденное  $e_i$  (линейная оболочка)

Свойства:

1)  $P_i^2 = P_i$  (более того  $P_i^m = P_i$ )

2)  $P_i P_j = 0$

3)  $P_i = P_i^*$   $((P_i x, y) \stackrel{?}{=} (x, P_i y)) \iff (P_i x, y) = ((x, e_i) e_i, y) = (x, e_i)(e_i, y) = (x, (y, e_i) e_i) = (x, P_i y)$

Итак, если  $\mathcal{A} : V^n \rightarrow V^n$  - самосопряженный и  $\{e_i\}$  - ортонормированный базис собственных векторов  $\mathcal{A}$ , то

$$x = \sum_{i=1}^n P_i x = \sum_{i=1}^n (x, e_i) e_i$$

$$\mathcal{A} x \stackrel{y=\sum (y, e_i) e_i}{=} \sum_{i=1}^n (\mathcal{A} x, e_i) e_i = \sum_{i=1}^n (x, \mathcal{A} e_i) e_i = \sum_{i=1}^n (x, \lambda_i e_i) e_i = \sum_{i=1}^n \lambda_i (x, e_i) e_i = \sum_{i=1}^n \lambda_i P_i x$$

$$\iff \mathcal{A} = \sum_{i=1}^n \lambda_i P_i \text{ - спектральное разложение } \mathcal{A}, \text{ спектр} = \{\lambda_1, \dots, \lambda_n \mid \lambda_1 \leq \dots \leq \lambda_n\}$$

*Ex.*

$$y = y_1 e_1 + y_2 e_2 = (y, e_1) e_1 + (y, e_2) e_2 = (\mathcal{A} x, e_1) e_1 + (\mathcal{A} x, e_2) e_2 = \lambda_1 x_1 e_1 + \lambda_2 x_2 e_2$$

## 2.9. Ортогональный оператор

*Mem.* Орт. оператор  $T : V^n \rightarrow V^n \stackrel{\text{def}}{\iff} \forall \text{ о/н базиса матрица } T \text{ - ортогональная } T^{-1} = T^T$

*Nota.* Иначе,  $T$  - ортогональный оператор  $\iff T^{-1} = T^* \implies T T^* = I$

**Def.**  $T$  - ортог. оператор, если  $(T x, T y) = (x, y)$

Следствие:  $\|T x\| = \|x\|$ , то есть  $T$  сохраняет расстояние

*Nota.* Ранее в теореме об изменении матрицы  $A$  при преобразовании координат  $T$  - ортогональный оператор

Это необязательно, то есть можно переходить в другой произвольный базис (док-во теоремы позволяет)

Диагонализация самосопряженного оператора:

Дана матрица  $A_f$

1) Находим  $\lambda_1, \dots, \lambda_n$

2) Находим  $e_1, \dots, e_n$  - ортогональный базис собственных векторов

3) Составляем  $T = \begin{pmatrix} e_{11} & \dots & e_{1n} \\ \vdots & \ddots & \vdots \\ e_{n1} & \dots & e_{nn} \end{pmatrix}$  - матрица поворота базиса

4) Находим  $T_{e \rightarrow f} A_f T_{f \rightarrow e} = A_e$  - диагональная

Таким образом диагонализация самосопряженного  $\mathcal{A}$  - это нахождение композиции поворотов и симметрий, как приведение пространства к главным направлениям

### 3. Билинейные и квадратичные формы

#### 3.1. Билинейные формы

**Def.**  $x, y \in V^n$  Отображение  $\mathcal{B} : V^n \rightarrow \mathbb{R}$  (обозн.  $\mathcal{B}(x, y)$ ) называется билинейной формой, если выполнены

- 1)  $\mathcal{B}(\lambda x + \mu y, z) = \lambda \mathcal{B}(x, z) + \mu \mathcal{B}(y, z)$
- 2)  $\mathcal{B}(x, \lambda y + \mu z) = \lambda \mathcal{B}(x, y) + \mu \mathcal{B}(x, z)$

*Ex.*

$$1) \mathcal{B}(x, y) \stackrel{\text{в } E^n}{=} (x, y)$$

$$2) \mathcal{B}(x, y) = P_y x - \text{проектор } x \text{ на } y$$

Матрица Б.Ф.

**Th.**  $\{e_i\}_{i=1}^n$  - базис  $V_n$ ,  $u, v \in V^n$ . Тогда  $\mathcal{B}(u, v) = \sum_{j=1}^n \sum_{i=1}^n b_{ij} u_i v_j$ , где  $b_{ij} \in \mathbb{R}$

$$\square \begin{aligned} & \begin{matrix} u = u_1 e_1 + \dots + u_n e_n \\ v = v_1 e_1 + \dots + v_n e_n \end{matrix} \quad \mathcal{B}(u, v) = \mathcal{B}\left(\sum_{i=1}^n u_i e_i, \sum_{j=1}^n v_j e_j\right) = \sum_{i=1}^n u_i \mathcal{B}\left(e_i, \sum_{j=1}^n v_j e_j\right) = \sum_{i=1}^n u_i \left(\sum_{j=1}^n v_j \mathcal{B}(e_i, e_j)\right) \stackrel{\text{обозн. } \mathcal{B}(e_i, e_j) = b_{ij}}{=} \\ & \sum_{i=1}^n u_i \sum_{j=1}^n v_j b_{ij} = \sum_{i=1}^n \sum_{j=1}^n u_i v_j b_{ij} \end{aligned}$$

*Nota.* Составим матрицу из  $\mathcal{B}(e_i, e_j)$

$$B = \begin{pmatrix} b_{11} & \dots & b_{1n} \\ \vdots & \ddots & \vdots \\ b_{n1} & \dots & b_{nn} \end{pmatrix}$$

**Def.** Если

- 1)  $\mathcal{B}(u, v) = \mathcal{B}(v, u)$ , то  $\mathcal{B}$  - симметричная
- 2)  $\mathcal{B}(u, v) = -\mathcal{B}(v, u)$ , то  $\mathcal{B}$  - антисимметричная
- 3)  $\mathcal{B}(u, v) = \overline{\mathcal{B}(v, u)}$ , то  $\mathcal{B}$  - кососимметричная (в  $\mathbb{C}$ )

**Def.**  $\text{rang} \mathcal{B}(u, v) \stackrel{\text{def}}{=} \text{rang} B$

*Nota.*

- 1)  $\mathcal{B}$  называется невырожденной, если  $\text{rang} \mathcal{B} = n$
- 2)  $\text{rang} \mathcal{B}_e = \text{rang} \mathcal{B}_{e'}$  ( $e, e'$  - различные базисы  $V^n$ ), то есть  $\text{rang} \mathcal{B}$  инвариантно относительно преобразования  $e \rightarrow e'$

$$\text{Ex. } \mathcal{B}(u, v) \stackrel{\text{ск. пр.}}{=} (u, v)$$

$$\begin{aligned} u &= u_1 e_1 + u_2 e_2, \text{ тогда } \mathcal{B}(e_i, e_j) \stackrel{\text{об}}{=} b_{ij} = (e_i, e_j) \\ v &= v_1 e_1 + v_2 e_2 \end{aligned}$$

Таким образом,  $B = \begin{pmatrix} (e_1, e_1) & (e_1, e_2) \\ (e_2, e_1) & (e_2, e_2) \end{pmatrix}$  - матрица Грама

$$\text{Ex. } \begin{aligned} u(t) &= 1 + 3t \\ v(t) &= 2 - t, \{e_i\} = (1, t), \mathcal{B}(u, v) = (u, v) = \int_{-1}^1 uvd t \end{aligned}$$

$$\text{Тогда, } B = \begin{pmatrix} \int_{-1}^1 dt & \int_{-1}^1 t dt \\ \int_{-1}^1 t dt & \int_{-1}^1 t^2 dt \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 2 & 0 \\ 0 & \frac{2}{3} \end{pmatrix}$$

*Nota.* Особое значение имеют симметричные билинейные формы

Если рассмотреть матрицы симм. Б. Ф. как матрицу самосопряженного оператора, то можно найти базис (ортонормированный базис собственных векторов), в котором матрица Б. Ф. диагонализируется

Этот базис называется каноническим базисом билинейной формы

## 3.2. Квадратичные формы

**Def.** Квадратичной формой, порожденной Б. Ф.  $\mathcal{B}(u, v)$ , называется форма  $\mathcal{B}(u, u)$

*Ex.* Поверхность

$$u = (x, y), v = (x, y, z)$$

$$\mathcal{B}(u, u) = b_{11}u_1u_1 + b_{12}u_1u_2 + b_{21}u_2u_1 + b_{22}u_2u_2 = b_{11}x^2 + b_{12}xy + b_{21}xy + b_{22}y^2$$

$$\mathcal{B}(v, v) = \beta_{11}x^2 + \beta_{12}xy + \beta_{13}xz + \beta_{21}xy + \beta_{22}y^2 + \beta_{23}yz + \beta_{31}xz + \beta_{32}yz + \beta_{33}z^2$$

*Met.* Ранее уравнение поверхности второго порядка (без линейной группы, то есть сдвига)

$$a_{11}x^2 + 2a_{12}xy + a_{22}y^2 + 2a_{23}yz + 2a_{13}xz + a_{33}z^2 = c$$

*Nota.* Заметим, что здесь коэфф.  $a_{ij}$  соответствуют матрице симметричной Б. Ф.:

$$B(v, v) = \begin{pmatrix} a_{11} & a_{12} & a_{13} \\ a_{12} & a_{22} & a_{23} \\ a_{13} & a_{23} & a_{33} \end{pmatrix}$$

Если диагонализировать  $B(v, v)$ , то приведем уравнение поверхности к каноническому виду:

$$\mathcal{B}(v, v)_{\text{канон.}} = c_{11}x^2 + c_{22}y^2 + c_{33}z^2$$

Поэтому квадратичная форма, соответствующая поверхности второго порядка, рассматривается, как форма, порожденная симметричной билинейной формой

**Def.** Положительно определенная форма

*Nota.* Можно говорить о положительно определенном операторе  $\mathcal{A} : V^n \rightarrow V^n$

1) Оператор  $\mathcal{A}$  называется положительно определенным, если

$$\exists \gamma > 0 \mid \forall x \in V \quad (\mathcal{A}x, x) \geq \gamma \|x\|^2$$

2)  $\mathcal{A}$  называется положительным, если

$$\forall x \in V, x \neq 0 \quad (\mathcal{A}x, x) > 0$$

**Th.** 1), 2)  $\iff \forall \lambda_i$  - с. число  $\mathcal{A}$ ,  $\lambda_i > 0$

$\square \implies \lambda_i$  - с. число,  $e_i$  - соответствующий им с. вектора

$$\forall x \in V \quad x = \sum_{i=1}^n c_i e_i$$

$$(\mathcal{A}x, x) = \left( \sum_{i=1}^n c_i \overbrace{\mathcal{A}e_i}^{\lambda_i e_i}, \sum_{i=1}^n c_i e_i \right) = \sum_{i=1}^n \lambda_i c_i^2 \geq \sum_{i=1}^n \lambda_{\min} c_i^2 = \lambda_{\min} \sum_{i=1}^n c_i^2 = \lambda_{\min} \|x\|^2$$

Если  $0 < \lambda_{\min} < \lambda_i, \lambda_i \neq \lambda_{\min}$ , то  $(\mathcal{A}x, x) > 0$

$\iff 1) \iff \exists \gamma > 0 \mid (\mathcal{A}x, x) \geq \gamma \|x\|^2 \quad \forall x \in V$  в том числе  $x = e_i \neq 0$

$$(\mathcal{A}e_i, e_i) = \lambda_i(e_i, e_i) = \lambda_i > 0 \quad \forall i$$

□

*Nota.*  $\det A$  инвариантен при замене базиса,  $\det A = \lambda_1 \cdots \lambda_n > 0$ . Тогда  $\exists \mathcal{A}^{-1}$

**Th.** Критерий Сильвестра

$$\mathcal{A} : V^n \rightarrow V^n - \text{положительно определен} \iff \forall k = 1..n \quad \Delta_k = \begin{vmatrix} a_{11} & \dots & a_{1n} \\ \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{n1} & \dots & a_{nn} \end{vmatrix}$$

□  $\implies \mathcal{A}$  - пол. опред.

$\mathcal{A}$  диагонализуется в базисе  $\{e_1, \dots, e_n\}$  собственных векторов. Тогда,  $\mathcal{A}$  диагонализуется в базисе  $\{e_1, \dots, e_k\}, k \leq n$

$$A_k = \begin{pmatrix} a_{11} & \dots & a_{1k} \\ \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{k1} & \dots & a_{kk} \end{pmatrix} \quad \Delta_k = \det A_k \stackrel{inv}{=} \begin{vmatrix} \lambda_1 & \dots & 0 \\ \vdots & \ddots & \vdots \\ 0 & \dots & \lambda_k \end{vmatrix} > 0$$

$\iff$  ММИ

$\forall k = 1..n, \Delta_k > 0$

1) Для  $k = 1 \quad \mathcal{A}$  - пол. опр.

2)  $\mathcal{A}_{n-1}$  - пол. опр.  $\implies \mathcal{A}_n$  - пол. опр.

1)  $\mathcal{A}x = a_{11}x \quad |a_{11}| > 0 \implies \mathcal{A}$  - пол. опр.

$$2) \mathcal{A} \text{ диагон.} \quad \mathcal{A}e_x = \begin{vmatrix} \lambda_1 & \dots & 0 \\ \vdots & \ddots & \vdots \\ 0 & \dots & \lambda_n \end{vmatrix} x = \sum_{i=1}^{n-1} \lambda_i c_i e_i + \lambda_n c_n e_n \quad \text{Для } i \leq n-1 \text{ все } \lambda_i > 0$$

$$(\mathcal{A}x, x) = \left( \sum_{i=1}^{n-1} \lambda_i c_i e_i + \lambda_n c_n e_n, \sum_{i=1}^{n-1} c_i e_i \right) = \overbrace{\sum_{i=1}^{n-1} \lambda_i c_i^2 + \lambda_n c_n^2}^{>0} - \text{знак зависит от } \lambda_n$$

$$\Delta_n = \underbrace{\lambda_1 \cdots \lambda_{n-1}}_{>0} \cdot \lambda_n \implies \lambda_n > 0 \implies (\mathcal{A}x, x) > 0$$

□

*Ex.* Поверхность:  $x^2 + y^2 + z^2 = 1$

$$\mathcal{B}(u, u) = \begin{pmatrix} 1 & \dots & 0 \\ \vdots & \ddots & \vdots \\ 0 & \dots & 1 \end{pmatrix}, \quad \Delta_k = 1 > 0 \quad \forall k$$

Положительная определенность - наличие экстремума

**Def.** Оператор  $\mathcal{A}$  называется отрицательно определенным, если  $-\mathcal{A}$  - положительно определенный

$$\text{Nota. Для } -\mathcal{A} \text{ работает критерий Сильвестра: } \Delta_k(-\mathcal{A}) = \begin{vmatrix} -a_{11} & \dots & -a_{1n} \\ \vdots & \ddots & \vdots \\ -a_{n1} & \dots & -a_{nn} \end{vmatrix} = (-1)^k \Delta_k(\mathcal{A}) > 0$$

Таким образом,  $\mathcal{A}$  - отриц. опред.  $\iff \Delta_k$  чередует знаки

*Nota.* Аналогично операторы определяются положительно или отрицательно билинейные формы

$$\mathcal{B}(u, v) = \sum_{j=1}^n \sum_{i=1}^n b_{ij} u_i v_j \stackrel{?}{=} \dots \text{ через оператор}$$

Так как  $\mathcal{B}(u, v)$  и  $\mathcal{B}(u, u)$  - числа, то  $\mathcal{B}$  - называется пол. опред., если  $\mathcal{B}(u, u) > 0$

*Nota.* После приведения  $\mathcal{B}(u, v)$  к каноническому виду, получаем

$$\mathcal{B}(u, u)_{\text{канон.}} = \lambda_1 x_1^2 + \dots + \lambda_n x_n^2$$

В общем случае  $\lambda_i$  любого знака

Но можно доказать, что количества  $\lambda_i > 0, \lambda_j < 0, \lambda_k = 0$  постоянны по отношению к способу приведения к каноническому виду (т. н. закон инерции квадратичной формы)

## 4. Дифференциальные уравнения

### 4.1. Общие понятия

#### 1\* Постановка задачи

*Пр. 1.* Скорость распада радия в текущий момент времени  $t$  пропорциональна его наличному количеству  $Q$ . Требуется найти закон распада радия:

$$Q = Q(t),$$

если в начальный момент времени  $t_0 = 0$  количество равнялось  $Q_0$

Коэффициент пропорциональности  $k$  найден эмпирически.

Решение. Скорость распада.

$$\frac{dQ(t)}{dt} = kQ \quad - \text{ ищем } Q(t)$$

$$dQ(t) = kQ dt$$

$$\frac{dQ(t)}{Q} = \frac{k dt}{\text{содержит только } t} \quad - \text{ «разделение переменных»}$$

содержит только  $Q$

Внесем все в дифференциал:

$$d \ln Q = k dt = dk t$$

$$d(\ln Q - kt) = 0$$

Нашли семейство первообразных:

$$\ln Q - kt = \tilde{C}$$

$$\ln Q = \tilde{C} + kt$$

$$Q = e^{\tilde{C} + kt} \stackrel{e^{\tilde{C}} = C}{=} C e^{kt}$$

По смыслу  $k < 0$ , так как  $Q$  уменьшается. Обозначим  $n = -k, n > 0$

Тогда  $\boxed{Q(t) = C e^{-nt}}$

Получили вид закона распада. Выбор константы  $C$  определен Н.У. (начальными условиями):

$$t_0 = 0 \quad Q(t_0) = Q_0 = C$$



Тогда, закон -  $\boxed{Q^*(t) = Q_0 e^{-nt}}$

*Nota.* Оба закона: общий  $Q(t) = Ce^{-nt}$  и частный  $Q^*(t) = Q_0 e^{-nt}$  - являются решением дифференциального уравнения:

$$Q'(t) = kQ \text{ (явный вид)}$$

$$d \ln Q(t) - k dt = 0 \text{ (в дифференциалах)}$$

*Pr. 2* Тело массой  $m$  брошено вверх с начальной скоростью  $v_0$ . Нужно найти закон движения  $y = y(t)$ . Сопротивлением воздуха пренебречь.

По II закону Ньютона:

$$m \vec{a} = m \vec{g}$$

$$\vec{a} = \vec{g}$$

$$\vec{a} = \vec{g}$$

$$a = \boxed{\frac{d^2 y}{dt^2} = -g} \text{ - ДУ}$$

Решение.  $y''(t) = -g$

$$(y'(t))' = -g$$

$$y'(t) = - \int g dt = -gt + C_1$$

$$y(t) = \int (-gt + C_1) dt = \boxed{-\frac{gt^2}{2} + C_1 t + C_2 = y(t)} \text{ - общий закон}$$

$C_{1,2}$  ищем из Н.У.

В задаче нет условия для  $y(t_0)$ . Возьмем  $y_0 = y(t_0) = 0$

Кроме того  $y'(t_0) = v(t_0) = v_0$

Таким образом,  $\begin{cases} y(t_0) = 0 \\ y'(t_0) = v_0 \end{cases}$

Найдем  $C_1$ :  $y'(t_0) = y'(0) = -gt_0 + C_1 = v_0 \quad C_1 = v_0$

Найдем  $C_2$ :  $y(t_0) = y(0) = -\frac{gt^2}{2} + C_1 t + C_2 = C_2 = 0$

Частный закон:  $\boxed{y^*(t) = v_0 t - \frac{gt^2}{2}}$

## 2\* Основные определения

**Def. 1.** Уравнение  $F(x, y(x), y'(x), \dots, y^{(n)}(x)) = 0$  - называется обыкновенным ДУ  $n$ -ого порядка (\*)

Ex.  $Q' + nQ = 0$  и  $y'' + g = 0$

**Def. 2.** Решением ДУ (\*) называется функция  $y(x)$ , которая при подстановке обращает (\*) в тождество

**Def. 2'.** Если  $y(x)$  имеет неявное задание  $\Phi(x, y(x)) = 0$ , то  $\Phi(x, y)$  называется интегралом уравнения (\*)

*Nota.* Разделяют общее решение ДУ - семейство функций, при этом каждое из них - решение; и частное решение - отдельная функция

**Def. 3.** Кривая с уравнением  $y = y(x)$  или  $\Phi(x, y(x)) = 0$  называют интегральной кривой

**Def. 4.** 
$$\begin{cases} y(x_0) = y_0 \\ \vdots \\ y^{(n-1)}(x_0) = y_0^{(n-1)} \end{cases} \quad - \text{система начальных условий (**)}$$

Тогда  $\begin{cases} (*) \\ (**) \end{cases} \quad - \text{задача Коши (ЗК)}$

*Nota.* Задача Коши может не иметь решений или иметь множество решений

**Th.**  $y' = f(x, y)$  - ДУ

$M_0(x_0, y_0) \in D$  - точка, принадлежащая ОДЗ

Если  $f(x, y)$  и  $\frac{\partial f}{\partial y}$  непрерывны в  $M_0$ , то ЗК

$$\begin{cases} y' = f(x, y) \\ y(x_0) = y_0 \end{cases}$$

имеет единственное решение  $\varphi(x, y) = 0$ , удовлетворяющее Н.У. (без док-ва)

*Nota.* Преобразуем ДУ:  $\underbrace{y' - f(x, y)}_{F(x, y(x), y'(x))} = 0$

См. определения обыкн. и особых точек

**Def. 5.** Точки, в которых нарушаются условия теоремы называются особыми, а решения, у которых каждая точка особая, называются особыми

**Def. 6.** Общим решением ДУ (\*) называется  $y = f(x, C_1, C_2, \dots, C_n)$

*Nota.*  $\Phi(x, y(x), C_1, \dots, C_n) = 0$  - общий интеграл

**Def. 7.** Решением (\*) с определенными значениями  $C_1^*, \dots, C_n^*$  называется частным

*Nota.* Форма записи:

Разрешенное относительно производной  $y' = f(x, y)$

Сведем к виду:  $\frac{dy}{dx} = \frac{P(x, y)}{-Q(x, y)} \implies -Q(x, y)dy = P(x, y)dx \implies$

$\boxed{P(x, y)dx + Q(x, y)dy = 0}$  - форма в дифференциалах

## 4.2 ДУ первого порядка (ДУ<sub>1</sub>)

*Nota.* Среди ДУ<sub>1</sub> рассмотрим несколько типов точно интегрируемых ДУ

1) Уравнение с разделяющимися переменными (УРП)

- 2) Однородное уравнение (ОУ)
- 3) Уравнение полных дифференциалов (УПД)
- 4) Линейное дифференциальное уравнение первого порядка (ЛДУ<sub>1</sub>)

Кроме этого интегрируются дифференциальные уравнения Бернулли, Лагранжа, Клеро, Рикатти и др. (см. литературу)

1\* УРП

**Def.**  $m(x)N(y)dx + M(x)n(y)dy = 0$

Решение :  $N(y)M(x) \neq 0$

$\frac{m(x)}{M(x)}dx + \frac{n(y)}{N(y)}dy = 0$   $y = y(x)$  - неизвестная функция (ее ищем, решая ДУ)

$$\left( \frac{m(x)}{M(x)} + \frac{n(y)}{N(y)}y' \right) dx = 0$$

Интегрируем по  $dx$ :

$$\int \left( \frac{m(x)}{M(x)} + \frac{n(y)}{N(y)}y' \right) dx = \text{const}$$

По свойствам интеграла:

$$\int \frac{m(x)}{M(x)} dx + \int \frac{n(y)}{N(y)} dy = \text{const}$$

или:  $\int \frac{m(x)}{M(x)} dx = \int \frac{-n(y)}{N(y)} dy$

*Ex.*  $xdy - ydx = 0$

$$xdy = ydx$$

$$\frac{dy}{y} = \frac{dx}{x} \quad (x, y \neq 0)$$

$$\int \frac{dy}{y} = \int \frac{dx}{x}$$

$$\ln |y| = \ln |x| + \tilde{C} = \ln |\tilde{C}x|$$

$$|y| = |\tilde{C}x|$$

$$y = Cx, \quad C \in \mathbb{R}$$

Заметим,  $x = y = 0$  - решение, но они учтены общим решением  $y = Cx$ , (при  $C = 0, y = 0$ ) и подстановкой в ДУ  $x = 0$

*Nota.* В процессе решения нужно проверить  $M(x) = 0$  и  $N(y) = 0$

$M(x) = 0$  при  $x = a$  и  $N(y) = 0$  при  $y = b$

$$\underbrace{m(a)N(b)}_{=0}dx + \underbrace{n(b)M(a)}_{=0}dy = 0$$

То есть  $M(x) = 0$  и  $N(y) = 0$  - решение

2\* ОУ

**Def. 1.** Однородная функция  $n$ -ого порядка называется функция  $f(x, y)$  такая, что  $f(\lambda x, \lambda y) = \lambda^k f(x, y)$ ,  $\lambda \in \mathbb{R}, \lambda \neq 0$

*Ex.*  $f = \cos\left(\frac{x}{y}\right)$ ,  $\cos\left(\frac{\lambda x}{\lambda y}\right) = \cos\left(\frac{x}{y}\right)$  - нулевой порядок однородности

$f = \sqrt{x^2 + y^2}$  - первый порядок

**Def. 2.**  $P(x, y)dx + Q(x, y)dy = 0$ , где  $P(x, y), Q(x, y)$  - однородные функции одного порядка

- ОУ

Решение  $P(x, y) = P\left(x \cdot 1, x \cdot \frac{y}{x}\right) = x^k P\left(1, \frac{y}{x}\right)$

$$Q(x, y) = x^k Q\left(1, \frac{y}{x}\right)$$

Тогда,  $P\left(1, \frac{y}{x}\right)dx + Q\left(1, \frac{y}{x}\right)dy = 0$ .

Обозначим  $\frac{y}{x} = t, \quad y' = \frac{dy}{dx} \stackrel{y=tx}{=} t'_x x + tx'_x = t'_x x + t$

$$P(1, t) + Q(1, t)y' = P(1, t) + Q(1, t)(t'_x x + t) = 0$$

$$t'_x x + t = -\frac{P(1, t)}{Q(1, t)} \stackrel{\text{обозн}}{=} f(t)$$

$$t'_x x = f(t) - t$$

$$\frac{dt}{dx}x = f(t) - t \neq 0$$

$$\frac{dt}{f(t) - t} = \frac{dx}{x}$$

$$\int \frac{dt}{f(t) - t} = \int \frac{dx}{x} = \ln |Cx|$$

$$Cx = e^{\int \frac{dt}{f(t) - t}} = \varphi(x, y) - \text{общий интеграл}$$

Если  $f(t) - t = 0$ , то пусть  $t = k$  - корень, тогда  $k = \frac{y}{x} \rightarrow y = kx$  - тоже решение

*Ex.*  $(x + y)dx + (x - y)dy = 0$

$$\frac{y}{x} = t \quad y' = t'_x x + t$$

$$y = tx \quad dy = (t'_x x + t)dx$$

$$(x + tx)dx + (x - tx)(t'_x x + t)dx = 0$$

$$(1 + t) + (1 - t)(t'_x x + t) = 0$$

$$t'(1 - t)x + t - t^2 + 1 + t = 0$$

$$t'(1 - t)x = t^2 - 2t - 1$$

$$\frac{(1 - t)dx}{t^2 - 2t - 1} = \frac{dx}{x} - \text{УРП}$$

$$\frac{(1 - t)dt}{(1 - t)^2 - 2} = -\frac{1}{2} \frac{d((1 - t)^2) - 2}{(1 - t)^2 - 2} = -\frac{1}{2} \ln |(1 - t)^2 - 2| = \ln \frac{1}{\sqrt{(1 - t)^2 - 2}} = \ln |Cx|$$

$$\tilde{C}x = \frac{1}{\sqrt{(1 - t)^2 - 2}} \iff Cx^2 = \frac{1}{(1 - t)^2 - 2} \iff Cx^2((1 - t)^2 - 2) = 1$$

$$C((y - x)^2 - 2x^2) = 1$$

$$C(y^2 - 2xy - x^2) = 1$$

$$y^2 - 2xy - x^2 = C - \text{гиперболы}$$

$$(t - 1)^2 - 2 = 0 \quad \frac{y}{x} = 1 \pm \sqrt{2} \quad y = (1 \pm \sqrt{2})x - \text{асимптоты}$$

3\* Уравнение в полных дифференциалах

**Def.**  $P(x, y)dx + Q(x, y)dy = 0 \quad \frac{\partial P}{\partial y} = \frac{\partial Q}{\partial x}$  - УПД

Решение *Мет. Тн.* об интеграле НЗП  $\exists \Phi(x, y) \mid d\Phi = P(x, y)dx + Q(x, y)dy$

$$\Phi(x, y) = \int_{(x_0, y_0)}^{(x, y)} Pdx + Qdy$$

$$Ex. (x+y)dx + (x-y)dy = 0 \quad \frac{\partial P}{\partial y} = \frac{\partial Q}{\partial x}$$

$$\Phi(x, y) = \int_{(x_0, y_0)}^{(x, y)} (x+y)dx + (x-y)dy = \int_{(0,0)}^{(x,0)} xdx + \int_{(x,0)}^{(x,y)} (x-y)dy = \frac{x^2}{2} \Big|_{(0,0)}^{(x,0)} + \left( xy - \frac{y^2}{2} \right) \Big|_{(x,0)}^{(x,y)} =$$

$$\frac{x^2}{2} + xy - \frac{y^2}{2} + C - \text{общий интеграл}$$

$$x^2 + 2xy - y^2 = C$$

4\* ЛДУ

**Def.**  $y' + p(x)y = q(x)$  - ЛДУ<sub>1</sub>  
 $p, q \in C_{[a,b]}$

*Nota.* Будем решать методом Лагранжа (метод вариации произвольной постоянной)

Принцип: если удалось найти частное решение ДУ<sub>однор</sub> (обозначим  $y_0$ ), то общее решение ДУ<sub>неод</sub> можно искать в виде  $y = C(x)y_0$

**Def.** Однородное (ЛОДУ):  $y' + p(x)y = 0$

**Def.** Неоднородное (ЛНДУ):  $y' + p(x)y = q(x)$

*Ex.*  $y(x) = x^2 e^{-x}$  - частное решение ЛНДУ

А  $y_0 = x e^{-x}$ , тогда  $y = x x e^{-x} = C(x) x e^{-x}$

То есть  $C(x)$  варьируется, чтобы получить решение  $y = y(x)$

Решение а)  $y' + p(x)y = 0$

$$\frac{dy}{dx} + p(x)y = 0 - \text{УРП}$$

$$\frac{dy}{y} = -p(x)dx$$

$$\ln |\tilde{C}y| = - \int p(x)dx$$

$$\bar{y} = C e^{-\int p(x)dx} = C y_0$$

$$\text{б) } y' + p(x)y = q(x)$$

Ищем  $y(x)$  в виде  $y = C(x)y_0$

$$C'(x)y_0 + C(x)y_0' + p(x)C(x)y_0 = q(x)$$

$$C'(x)y_0 + C(x) \underbrace{(y_0' + p(x)y_0)}_{=0} = q(x)$$

$$C'(x) = \frac{q(x)}{y_0} = q(x) e^{\int p(x)dx}$$

$$C(x) = \int q(x) e^{\int p(x)dx} dx$$

*Mem.*  $y' + p(x)y = q(x)$

1)  $y' + p(x)y = 0$

$$\frac{dy}{y} = -p(x)dx$$

$$y_0 = e^{-\int p(x)dx}$$

$$\bar{y} = Ce^{-\int p(x)dx} - \text{общее решение ЛОДУ}$$

$$2) y' + p(x)y = q(x)$$

$$y(x) = C(x)y_0$$

$$C'(x)y_0 + C(x)y_0' + p(x)C(x)y_0 = q(x)$$

$$C(x)(y_0' + p(x)y_0) = 0 - \text{так как } y_0 - \text{решение ЛОДУ}$$

$$C'(x) = \frac{q(x)}{y_0}$$

$$C(x) = \int q(x)e^{\int p(x)dx} dx + C$$

$$\text{Окончательно, } y(x) = \left( \left( \int q(x)e^{\int p(x)dx} dx + C \right) \right) e^{-\int p(x)dx} = Ce^{-\int p(x)dx} + e^{-\int p(x)dx} \int qe^{\int p(x)dx} = \bar{y} + y^*$$

### 4.3. Существование и единственность решения

$$\text{Мет. } \begin{cases} y' = f(x, y) \\ y(x_0) = y_0 \end{cases} \quad \text{Th. Если } \exists U(M_0) \mid \begin{cases} f(x, y) \in C_{U(M_0)} \\ \frac{\partial f}{\partial y} - \text{огр. в } U(M_0) \end{cases}, \text{ то в } M_0 \exists! y(x) - \text{решение ДУ}$$

Решение ДУ называется особым, если  $\forall$  его точке нарушается **Th.** существования и единственности, то есть через каждую точку проходит несколько интегральных кривых

**Def.**  $P(x, y)dx + Q(x, y)dy = 0$  задает поле интегральных кривых, заполняющих область  $D$ . Соответственно точки  $D$  могут быть особыми или обыкновенными (выпол. усл. **Th.** )

Условия особого решения  $P(x, y)$  или  $Q(x, y) = 0$

Ex. 1.	$\frac{dy}{\sqrt{1-y^2}} = dx \quad \longrightarrow \quad \sqrt{1-y^2}dx - dy = 0$
	<div style="display: flex; justify-content: space-between;"> <div style="width: 45%;"> <p>Обычное решение</p> <math display="block">\arcsin y = x + C</math> <math display="block">y = \sin(x + C)</math> </div> <div style="width: 45%;"> <p>Особое решение:</p> <math display="block">p = \sqrt{1-y^2} = 0</math> <math display="block">1 - y^2 = 0 \rightarrow y = \pm 1</math> </div> </div>
Ex. 2.	$\frac{1}{3}y^{-\frac{2}{3}}dy = dx \quad \longrightarrow \quad y^{-\frac{2}{3}}dy - 3dx = 0$
	<div style="display: flex; justify-content: space-between;"> <div style="width: 45%;"> <math display="block">y^{\frac{1}{3}} = x + C</math> <math display="block">y = (x + C)^3</math> </div> <div style="width: 45%;"> <math display="block">dy - 3y^{-\frac{2}{3}} = 0</math> <math display="block">P = 0 \implies y = 0</math> </div> </div>

### 4.4. ДУ высших порядков

*Nota.* Рассмотрим три типа интегрируемых ДУ

1\* Непосредственно интегрирование

$$y^{(n)} = f(x)$$

Решение:  $y^{(n-1)} = \int f(x)dx + C_1$   
 $y^{(n-2)} = \int (\int f(x)dx + C_1)dx + C_2$

Ex. См. Задачу 2 в начале  
 2\* ДУ<sub>2</sub>, не содержащие  $y(x)$   
 $F(x, y'(x), y''(x)) = 0$   
 Замена  $y'(x) = z(x)$ , получаем:  
 $F(x, z(x), z'(x)) = 0$  - ДУ<sub>1</sub>

Ex.  $(1+x^2)y'' + (1+y'^2) = 0 \quad y' = z$   
 $(1+x^2)z' + 1 + z^2 = 0$   
 $z' + \frac{1+z^2}{1+x^2} = 0 \iff z' = -\frac{1+z^2}{1+x^2} \iff \frac{dz}{1+z^2} = -\frac{dx}{1+x^2}$   
 $\arctan x = \arctan(-x) + C$   
 $z = \frac{-x + \tan(C)}{1+x \tan C} = y'$   
 $y = \int \frac{-x + \tan(C)}{1+x \tan C} dx = \dots$

3\* ДУ<sub>2</sub>, не содержащие  $x$   
 $F(y(x), y'(x), y''(x)) = 0$   
 Замена  $y'(x) = z(y) \quad y''(x) = \frac{dz(y(x))}{dx} = \frac{dz}{dx} \frac{dy}{dx} = z'_y y' = z'z$   
 ДУ:  $F(y, z(y), z'(y)) = 0$

Ex.  $y'' + y'^2 = yy'$   
 $y' = z(y) \quad y'' = z'z$   
 $z'z + z^2 = yz \quad | : z \neq 0 \quad z = 0 \implies y = \text{const}$   
 $z' + z = y$  - ЛДУ  
 1)  $z' + z = 0$   
 $\ln |z| = -y + C$   
 $z = Ce^{-y}$   
 2)  $C'(y)e^{-y} = y$   
 $C'(y) = ye^y$   
 $C(y) = \int ye^y dy = \int y de^y = ye^y - e^y + C_1$   
 $z(y) = (ye^y - e^y + C_1)e^{-y} = \underbrace{y - 1}_{z^*} + \underbrace{C_1 e^{-y}}_{\bar{z}}$   
 $y' = C_1 e^{-y} + y - 1 \implies ? \dots$

## 4.5. ЛДУ<sub>2</sub>

### 4.5.1. Определения

**Def.**  $a_0(x)y^{(n)}(x) + a_1(x)y^{(n-1)}(x) + \dots + a_{n-1}(x)y'(x) + a_n(x)y = f(x)$ , где  $y = y(x)$  - неизв. функция, - это ЛДУ<sub>n</sub>

*Nota.* Если  $n = 2$  - ЛДУ<sub>2</sub>,  $y''(x) + p(x)y'(x) + q(x)y = f(x)$  - разрешенное относительно старших производных ЛДУ<sub>2</sub>

*Nota.* Если  $a_i(x) = a_i \in \mathbb{R}$  - ЛДУ<sub>n</sub> с постоянными коэффициентами

## 4.5.2. Решение ЛДУ<sub>2</sub> с постоянными коэффициентами

$$y'' + py' + qy = f(x), \quad p, q \in \mathbb{R}$$

$\forall p, q \in \mathbb{R} \exists$  уравнение:  $\lambda^2 + p\lambda + q = 0$  и  $\lambda_{1,2} \in \mathbb{C} \mid \lambda_1 + \lambda_2 = -p, \lambda_1\lambda_2 = q$  - корни

Назовем уравнение характеристическим (ХрУ) 🦋

*Nota.*  $\lambda_{1,2}$  могут быть только 1) вещественными различными; 2) вещественными одинаковыми ( $\lambda_1 = \lambda_2 = \lambda$  - корень 2-ой кратности); 3)  $\lambda_{1,2} = \alpha \pm i\beta \in \mathbb{C}$ , где  $\alpha, \beta \in \mathbb{R}$

Запишем ЛДУ<sub>2</sub> через  $\lambda_{1,2}$ :

$$y'' - (\lambda_1 + \lambda_2)y' + \lambda_1\lambda_2y = f(x)$$

$$y'' - \lambda_1y' - \lambda_2y' + \lambda_1\lambda_2y = f(x)$$

$$(y' - \lambda_2y)' - \lambda_1(y' - \lambda_2y) = f(x)$$

Обозначим  $u(x) = y' - \lambda_2y$

$$\text{Тогда ДУ: } \begin{cases} y' - \lambda_2y = u(x) \\ u' - \lambda_1u = f(x) \end{cases}$$

Решим:  $u' - \lambda_1u = f(x)$

$$1) u' - \lambda_1u = 0$$

$$2) u' - \lambda_1u = f(x)$$

$$\frac{du}{u} = \lambda_1 dx$$

$$\bar{u} = C_1 e^{\lambda_1 x}$$

Далее  $u(x)$  следует подставить в ДУ с  $f(x)$

Поступим лучше, решим ЛОДУ<sub>2</sub> ( $f(x) = 0$ )

$$\text{Эта система } \begin{cases} y' - \lambda_2yu(x) \\ u' - \lambda_1u = 0 \end{cases} \iff \begin{cases} y' - \lambda_2yu(x) \\ u = C_1 e^{\lambda_1 x} \end{cases}$$

Решим  $y' - \lambda_2y = C_1 e^{\lambda_1 x}$ :

$$1) y' - \lambda_2y = 0$$

$$\bar{y} = C_2 e^{\lambda_2 x}$$

$$2) y' - \lambda_2y = C_1 e^{\lambda_1 x}$$

$$y(x) = C_2(x) e^{\lambda_2 x}$$

$$C_2'(x) e^{\lambda_2 x} = C_1 e^{\lambda_1 x}$$

$$C_2'(x) = C_1 e^{\lambda_1 - \lambda_2 x}$$

Далее все зависит от  $\lambda_{1,2}$

$$\text{Мет. } y'' + py' + qy = f(x), \quad p, q \in \mathbb{R}$$

Для начала  $y'' + py' + qy = 0$  - ЛОДУ<sub>2</sub>

$$C_2'(x) = C_1 e^{(\lambda_1 - \lambda_2)x}$$

Рассмотрим три случая для  $\lambda_{1,2}$

1)  $\lambda_{1,2} \in \mathbb{R}, \lambda_1 \neq \lambda_2$  - случай различных вещественных корней

$$C_2(x) = \int C_1 e^{(\lambda_1 - \lambda_2)x} dx = \frac{C_1 e^{(\lambda_1 - \lambda_2)x}}{\lambda_1 - \lambda_2} + C_2 = \underbrace{\frac{C_1}{\lambda_1 - \lambda_2}}_{\tilde{C}_1} e^{(\lambda_1 - \lambda_2)x} + C_2$$

Тогда,  $y(x) = C_2(x) e^{\lambda_2 x} = (\tilde{C}_1 e^{\lambda_1 - \lambda_2 x} + C_2) e^{\lambda_2 x} = \boxed{C_1 e^{\lambda_1 x} + C_2 e^{\lambda_2 x}}$  - решение ЛОДУ,  $\lambda_1 \neq \lambda_2$

2)  $\lambda_1 = \lambda_2 = \lambda \in \mathbb{R}$  - случай вещ. кратных корней



$$C_2'(x) = C_1 e^{0x} = C_1 \implies C_2(x) = \int C_1 dx = C_1 x + C_2$$

$$y(x) = (C_1 x + C_2) e^{\lambda x} = \boxed{C_1 x e^{\lambda x} + C_2 e^{\lambda x} = y(x)} - \text{решение ЛОДУ, } \lambda_1 = \lambda_2$$

3)  $\lambda = \alpha \pm i\beta \in \mathbb{C}$  - случай комплексно сопряженных корней

Так как  $\lambda_1 \neq \lambda_2$ , то аналогично первому случаю  $y(x) = C_1 e^{(\alpha+i\beta)x+C_2 e} + C_2 e^{(\alpha-i\beta)x}$  - решение ЛОДУ

Получим  $\mathbb{R}$ -решения:

$$y(x) = C_1 e^{\alpha x} e^{i\beta x} + C_2 e^{\alpha x} e^{-i\beta x} = e^{\alpha x} (C_1 (\cos \beta x + i \sin \beta x) + C_2 (\cos \beta x - i \sin \beta x)) = e^{\alpha x} (C_1 + C_2) \cos \beta x + e^{\alpha x} i (C_1 - C_2) \sin \beta x$$

$$Re y(x) = \underbrace{(C_1 + C_2) e^{\alpha x} \cos \beta x}_{u(x)}, Im y(x) = \underbrace{(C_1 - C_2) e^{\alpha x} \sin \beta x}_{v(x)} \quad y(x) = u(x) + iv(x)$$

Так как  $y(x)$  - решение ЛОДУ:

$$u'' + iv'' + pu' + ipv' + qu + iqv = 0$$

$$(u'' + pu' + qu) + i(v'' + pv' + qv) = 0 \quad \forall x \in [\alpha; \beta], \text{ то есть } z \in \mathbb{C} \text{ и } z = 0$$

$$\begin{cases} u'' + pu' + qu = 0, \\ v'' + pv' + qv = 0 \end{cases}$$

Тогда можно считать решением  $y(x) = u(x) + v(x) = C_1 e^{\alpha x} \cos \beta x + C_2 e^{\alpha x} \sin \beta x$  - решение ЛОДУ,  $\lambda_{1,2} \in \mathbb{C}$

*Nota.* Ни про одно из полученных решений нельзя сказать, что оно общее (см. след. пункт)  
Также еще не решено ЛНДУ<sub>2</sub>

### 4.5.3. Свойства решений ЛДУ<sub>2</sub>

**Def.**  $Ly \stackrel{\text{def}}{=} y''(x) + py'(x) + qy(x)$  - лин. дифф. оператор  
 $L : E \subset C_{[a;b]}^2 \rightarrow F \subset C_{[a;b]}$

*Nota.* Все определения лин. пространства, базиса, лин. независимости, лин. оболочки сохраняются

И ЛДУ<sub>2</sub> записывается как  $Ly = 0$  - ЛОДУ<sub>2</sub>,  $Ly = f(x)$  - ЛНДУ<sub>2</sub>

**Th. 1.**  $\exists y_1, y_2$  - частные решение ЛОДУ, то есть  $Ly_1 = 0, Ly_2 = 0$

Тогда  $Ly = 0$ , если  $y = C_1 y_1 + C_2 y_2$

□

$$Ly = y'' + py' + qy = (C_1 y_1 + C_2 y_2)'' + p(C_1 y_1 + C_2 y_2)' + q(C_1 y_1 + C_2 y_2) = C_1 Ly_1 + C_2 Ly_2 = 0$$

□

**Def.**  $y_1, y_2$  - лин. нез.  $\iff C_1 y_1 + C_2 y_2 = 0 \implies \forall C_1 = 0 \iff \nexists k : y_2 = k y_1, k \in \mathbb{R}$

*Мет.* Для определения лин. независимости в Линале использовали  $rg A$  или  $\det A$

Введем индикатор лин. независимости

Заметим, что если  $y_1, y_2$  - лин. зав., то  $y_1', y_2'$  - лин. зав.

**Def.**  $W \stackrel{\text{обозн}}{=} \begin{vmatrix} y_1(x) & y_2(x) \\ y_1'(x) & y_2'(x) \end{vmatrix}$  - определитель Вронского или вронскиан

**Th. 2.**  $y_1, y_2$  - лин. зав.  $\implies W = 0$  на  $[a; b]$

□

$$y_2 = ky_1 \implies W = \begin{vmatrix} y_1(x) & y_2(x) \\ y_1'(x) & y_2'(x) \end{vmatrix} = 0$$

□

**Th. 3.**  $x_0 \in [a; b], \quad \exists W(x_0) = W_0$

Тогда  $W_0 = 0 \implies W(x) = 0 \forall x \in [a; b]$

$W_0 \neq 0 \implies W(x) \neq 0 \forall x \in [a; b]$

□

$\exists y_1(x), y_2(x)$  - реш ЛОДУ,

$$\begin{cases} Ly_1 = 0 & | \cdot y_2 \\ Ly_2 = 0 & | \cdot y_1 \end{cases} \iff \begin{cases} y_1''y_2 + py_1'y_2 + qy_1y_2 = 0 \\ y_2''y_1 + py_2'y_1 + qy_2y_1 = 0 \end{cases}$$

$$(y_1''y_2 - y_2''y_1) + p(y_1'y_2 - y_2'y_1) = 0$$

$$W'(x) + pW(x) = 0$$

$$\frac{dW(x)}{W(x)} = -pdx$$

$$W(x) = Ce^{-\int_{x_0}^x p dx}$$

$$W_0 = Ce^{-\int_{x_0}^{x_0} p dx} = C$$

$$\text{Тогда } W(x) = W_0 e^{-\int_{x_0}^x p dx} \iff \begin{cases} W_0 = 0 \implies W(x) = 0 \\ W_0 \neq 0 \implies W(x) \neq 0 \end{cases} \quad \forall x \in [a; b]$$

□

**Th. 4.**  $y_1, y_2$  - лин. нез.  $\implies W(x) \neq 0$  на  $[a; b]$

□ Докажем от противного

$$\exists x_0 \in [a; b] \mid W(x_0) = 0 \implies W(x) = 0 \forall x \in [a; b] \iff \begin{vmatrix} y_1(x) & y_2(x) \\ y_1'(x) & y_2'(x) \end{vmatrix} = y_1(x)y_2'(x) - y_2(x)y_1'(x) \forall x \in [a; b]$$

$$\text{Можно поделить на } y_1^2, \text{ так как } y_1, y_2 \text{ - лин. нез. Тогда } \frac{W}{y_1^2} = \left( \frac{y_2}{y_1} \right)' = 0 \implies \frac{y_2}{y_1} = k \in \mathbb{R} \iff$$

$$y_2 = ky_1 \text{ - лин. зав., противоречие}$$

□

*Nota.* Общее решение ЛОДУ<sub>2</sub> - это семейство всех решений (интегральных кривых), каждое из которых проходит через точку  $(x_0, y_0) \in D$  и ему соответствует свой и единственный набор  $(C_1, C_2)$

**Th. 5.**  $y_1, y_2$  - лин. нез. решения ЛОДУ, тогда  $\bar{y}(x) = C_1 y_1 + C_2 y_2$  - общее решение ЛОДУ<sub>2</sub>

□ Нужно убедиться, что через точку  $(x_0, y_0) \in D$  проходит и только одна кривая  $\bar{y}(x_0)$

$$\text{Зададим НУ: } \begin{cases} y_1(x_0) = y_{10} \\ y_2(x_0) = y_{20} \end{cases}, \text{ тогда } \begin{cases} \bar{y}(x_0) = C_1 y_{10} + C_2 y_{20} \\ \bar{y}'(x_0) = C_1 y_{10}' + C_2 y_{20}' \end{cases} \text{ - задача Коши}$$

Знаем, что  $\bar{y} = C_1 y_1 + C_2 y_2$  - решение (просто, не общее)

Тогда в  $x_0$   $\begin{cases} C_1 y_{10} + C_2 y_{20} = \bar{y}_0 \\ C_1 y'_{10} + C_2 y'_{20} = \bar{y}'_0 \end{cases} \iff \begin{pmatrix} y_{10} & y_{20} \\ y'_{10} & y'_{20} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} C_1 \\ C_2 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} \bar{y}_0 \\ \bar{y}'_0 \end{pmatrix}$  - система крамеровского типа

$\begin{vmatrix} y_{10} & y_{20} \\ y'_{10} & y'_{20} \end{vmatrix} = W_0 \neq 0 \iff \exists! (C_1, C_2)$  - решение СЛАУ

Таким образом через всякую  $x_0$  проходит одна! кривая  $\bar{y}(x) = C_1 y_1 + C_2 y_2$

□

*Nota.* Вывод: если найдены какие-либо лин. нез.  $y_1, y_2$ , то общее решение ЛОДУ<sub>2</sub> будет  $C_1 y_1 + C_2 y_2 = \bar{y}$

**Def.** Такие  $\{y_1, y_2\}$  называется ФСР ЛОДУ<sub>2</sub>

*Nota.* Тогда, найденные решения ЛОДУ - все общие

- 1)  $\lambda_1 \neq \lambda_2$ : ФСР  $\{e^{\lambda_1 x}, e^{\lambda_2 x}\}, \lambda_i \in \mathbb{R}$
- 2)  $\lambda_1 = \lambda_2 = \lambda$ : ФСР  $\{e^{\lambda x}, x e^{\lambda x}\}$
- 3)  $\lambda_{1,2} = \alpha \pm i\beta \in \mathbb{C}$ : ФСР  $\{e^{\alpha x} \cos \beta x, e^{\alpha x} \sin \beta x\}$

**Th. 6.** Решение ЛНДУ  $Ly = f(x)$

$\bar{y}(x) : L\bar{y} = 0$  - общее решение ЛОДУ

$y^*(x) : Ly^*(x) = f(x)$  - частное решение ЛНДУ

Тогда  $y(x) = \bar{y} + y^*$  - общее решение ЛНДУ

□ Lab. □

*Мет.* ЛДУ<sub>2</sub>

1) Решим  $y'' + py' + qy = 0$  (ХрУ  $\blacktriangle$ :  $\lambda^2 + p\lambda + q = 0$ )

ФСР для всех случаев:

1\*  $\lambda_1 \neq \lambda_2 \in \mathbb{R} \rightarrow \{e^{\lambda_1 x}, e^{\lambda_2 x}\}$

2\*  $\lambda_1 = \lambda_2 = \lambda \in \mathbb{R} \rightarrow \{e^{\lambda x}, x e^{\lambda x}\}$

3\*  $\lambda_{1,2} = \alpha \pm i\beta \rightarrow \{e^{\alpha x} \cos \beta x, e^{\alpha x} \sin \beta x\}$

$\bar{y} = l_{\{\text{ФСР}\}}$

2) Изначально  $y'' + py' + qy = f(x)$

Доказали:  $y(x) = \bar{y} + y^*$ , где  $\bar{y} = \sum_{i=1}^n C_i y_i$  - вектора из ФСР, а  $y^*$  - частное решение (какое-либо)

ЛНДУ

*Nota.* Рассмотрим два метода поиска  $y^*$  для ЛДУ<sub>2</sub>

1\* Метод неопределенных коэффициентов для случая специальной правой части

2\* Метод (Лагранжа) вариации произвольных постоянных (универсальный)

1\* **СПЧ**

*Ex.*  $y'' - 3y' + 3y = 2e^{3x}$  (♡)

Наводящие соображения: Заметим, что  $y = e^{\alpha x}$  не меняет свой вид при дифференцировании, так же как и  $y = P_n(x)$ ,  $y = A \cos bx + B \sin bx$

Имеет смысл искать частные решения (♡) в виде  $y = Ae^{3x}$

$$(Ae^{3x})'' - 3(Ae^{3x})' + 2Ae^{3x} = 2e^{3x}$$

$$9A - 9A + 2A = 2 \implies A = 1, \text{ то есть } y^* = e^{3x}$$

*Nota.* Если правая часть содержит произведения  $e^{ax}, P_n(x), \cos bx, \sin bx$ , то  $y^*$  ищем в виде ПЧ

**Def.** СПЧ:  $f(x) = e^{ax}(P_n(x) \cos bx + Q_m(x) \sin bx)$  (обозначим  $k = a \pm ib$ )

Частные случаи:

1)  $f(x) = P_n(x)e^{ax} \quad (b = 0)$

2)  $f(x) = A \cos bx + B \sin bx$  - гармоника  $(a = 0, n = m = 0)$

3)  $f(x) = P_n(x) \quad (a = b = 0)$

Метод: Решение ищется в виде  $y^* = e^{ax}(\bar{P}_l \cos bx + \bar{Q}_l(x) \sin bx)$ , где  $a, b$  - коэфф. СПЧ,  $l = \max(m, n), \bar{P}_l, \bar{Q}_l$  - многочлены в неопр. коэфф

*Ex. 1.*  $\heartsuit \quad y'' - 3y' + 3y = 2e^{3x} = e^{3x}(2 \cos 0x) \quad (k = 3 \pm 0 = 3)$   
 $y^* = e^{3x}(\bar{P}_{l=0}(x) \cos 0x) = e^{3x} \cdot A$

*Ex. 2.* Однако!

$$y'' - 3y' + 2y = e^{2x} \quad (!)$$

СПЧ:  $e^{2x} = e^{2x}(1 \cos 0x + B \sin 0x) \quad k = a \pm ib$

$$\left. \begin{aligned} y^* &= Ae^{2x} \\ y^{*'} &= 2Ae^{2x} \\ y^{*''} &= 4Ae^{2x} \end{aligned} \right\} \text{ДУ} \longrightarrow \begin{aligned} 4Ae^{2x} - 6Ae^{2x} + 2Ae^{2x} &= e^{2x} \\ 4A - 6A + 2A &= 1 \\ 0A &= 1 \end{aligned} \quad - \text{😱}$$

Нельзя найти  $A$

Решим ХрУ  $\text{😄}$ :  $\lambda^2 - 3\lambda + 2 = 0 \implies \lambda_1 = 1, \lambda_2 = 2$

Внимание! Число  $k$ , соответствующее СПЧ, равно ХрУ  $\text{🐼}$

Исследуем ситуацию на примере СПЧ  $f(x) = P_n(x)e^{ax}$

Проблема  $y'' + py' + qy = P_n(x)e^{ax}$

ХрУ  $\text{🐼}$ :  $\lambda^2 + p\lambda + q = 0 \implies \lambda_{1,2}$  - корни

Ищем  $y^* = \bar{P}_n(x)e^{ax}$

$$y^{*'} = \bar{P}_{n-1}(x)e^{ax} + a\bar{P}_n(x)e^{ax}$$

$$y^{*''} = \bar{P}_{n-2}(x)e^{ax} + 2a\bar{P}_{n-1}(x)e^{ax} + a^2\bar{P}_n(x)e^{ax}$$

Получаем:

$$\bar{P}_{n-2}(x)e^{ax} + 2a\bar{P}_{n-1}(x)e^{ax} + a^2\bar{P}_n(x)e^{ax} + (\bar{P}_{n-1}(x)e^{ax} + a\bar{P}_n(x)e^{ax})p + \bar{P}_n(x)e^{ax}q$$


$$\bar{P}_{n-2}(x)e^{ax} + (2a+p)\bar{P}_{n-1}(x)e^{ax} + (a^2+pa+q)\bar{P}_n(x)e^{ax} = P_n(x)e^{ax}$$

$$\bar{P}_{n-2}(x) + (2a+p)\bar{P}_{n-1}(x) + (a^2+pa+q)\bar{P}_n(x) = P_n(x)$$

Заметим, что если  $a$  - корень ХрУ  $\text{🐼}$ , то есть  $a \pm ib = a = k = \lambda_i$  (пусть 1-ой кратности), то  $a^2 + pa + q = 0$  и степень левой части понижается до  $n-1$

Если  $a$  - корень ХрУ  $\text{🐼}$  2-ой кратности, то есть  $a^2 + pa + q = \left(a + \frac{p}{2}\right)^2 = 0 \iff 2a + p = 0$ , то степень левой части понижается на 2

Чтобы сделать уравнение для  $\bar{P}_n$  решаемым, домножим  $y^*$  на  $x^r$ , где  $r$  - число совпадений  $k = a \pm ib$  с корнем ХрУ  $\lambda_i$  (или кратность  $\lambda_i$ , с которым совпадает  $k$ )

Метод (окончательно):  $y'' + py' + qy = e^{ax}(P_n(x) \cos bx + Q_m(x) \sin bx)$ ,  $\lambda_{1,2}$  - корни ХрУ ,  
 $k = a \pm ib$

$$y^* = x^r e^{ax} (\bar{P}_l(x) \cos bx + \bar{Q}_l(x) \sin bx), \quad l = \max(m, n)$$

Обобщение для ЛДУ<sub>n</sub>

$$y^{(n)} + p_1 y^{(n-1)} + \dots + p_n y = f(x)$$

$$\text{ХрУ } \text{bird: } \lambda^n + p_1 \lambda^{n-1} + \dots + p_n = 0$$

Правило построения ФСР для  $\bar{y}$  - общее решение однородного ДУ

1) Всякому  $\lambda_i$  - одиночному  $\mathbb{R}$ -корню ХрУ сопоставляем  $y_i = e^{\lambda_i x}$

2)  $\mathbb{R}$ -корню  $\lambda$  кратности  $s$  сопоставляем набор  $\{y_1, y_2, \dots, y_s\} = \{e^{\lambda x}, x e^{\lambda x}, \dots, x^{s-1} e^{\lambda x}\}$

3) Всякой одиночной паре  $\lambda_{j_1, j_2} = \alpha_j \pm i\beta_j$  соответствует пара  $\{e^{\alpha x} \cos \beta x, e^{\alpha x} \sin \beta x\}$

4)  $\mathbb{C}$ -паре  $\lambda = \alpha \pm i\beta$  кратности  $t$  соответствует набор  $\{e^{\alpha x} \cos \beta x, e^{\alpha x} \sin \beta x, x e^{\alpha x} \cos \beta x, \dots, x^{t-1} e^{\alpha x} \cos \beta x, x^t e^{\alpha x} \sin \beta x, \dots, x^{t-1} e^{\alpha x} \sin \beta x\}$

*Nota.* количество векторов  $y_i$  в ФСР равно порядку  $n$  ДУ

СПЧ  $y^* = x^r e^{ax}(\dots)$ , где  $r$  - кратность  $\mathbb{R}$ -корня или  $\mathbb{C}$ -пары, с которыми совпадает  $k = a \pm ib$

*Ex.* Вернемся к  $y'' - 3y' + 2y = e^{2x}$

$$\left. \begin{aligned} y^* &= Ax^1 e^{2x} \\ y^{*'} &= Ae^{2x} 2Ax e^{2x} \\ y^{*''} &= 2Ae^{2x} + 2Ae^{2x} + 4Ax e^{2x} \end{aligned} \right\} \rightarrow (4 - 6 + 2)Ax e^{2x} + (4 - 3)Ae^{2x} = e^{2x} \quad A = 1$$

$$y(x) = C_1 e^{2x} + C_2 e^{2x} + x e^{2x}$$

## 2\* Лагранжа

*Мет.* ЛДУ<sub>1</sub>:  $y' + py = f(x)$

1) ЛОДУ -  $y' + py = 0 \rightarrow \bar{y} = Cy_0$  - ФСР

2) ЛНДУ -  $y(x) = C(x)y_0 \rightarrow C'(x)y_0 = f(x) \rightarrow C(x)$

*Nota.* Введем аналогичный метод для ЛДУ<sub>2</sub>

1 этап)  $y'' + py' + qy = 0$  - ЛОДУ,  $\lambda_{1,2}$  - корни, соответствующие ФСР  $\{y_1, y_2\}$

$$\bar{y}(x) = C_1 y_1 + C_2 y_2$$

2 этап) Варьируем  $C_1$  и  $C_2$ , но теперь нужны два условия для их определения. Одним является ДУ

*Ex.*  $y'' - 3y' + 2y = 2e^{3x}$

$$\bar{y} = C_1 e^x + C_2 e^{2x}$$

$$y(x) = C_1(x)e^x + C_2(x)e^{2x} = C_1 e^x + C_2 e^{2x} + y^*$$

$$(g(x) + C_1)e^x + (h(x) + C_2)e^{2x} = C_1 e^x + C_2 e^{2x} + g(x)e^x + h(x)e^{2x}$$

$$\text{Подберем } g, h: \frac{e^{2x}}{g} e^x + \frac{e^x}{h} e^{2x} = e^{3x} \text{ или } \frac{-e^{2x}}{g} e^x + \frac{2e^x}{g} e^{2x} = e^{3x}$$

Заметим, что  $C_1'(x)$  во втором случае  $g' = -2e^{2x}$ , а  $C_2' = 2e^x$

$$\text{Тогда } C_1'(x)e^x + C_2'(x)e^{2x} = -2e^{3x} + 2e^{3x} = 0$$

*Nota.* Подставим  $y(x) = C_1(x)y_1 + C_2(x)y_2$  в ДУ

Метод  $y'(x) = C_1'(x)y_1 + C_1(x)y_1' + C_2'(x)y_2 + C_2(x)y_2'$

Требуем  $C_1'y_1 + C_2'y_2 = 0$

$$y''(x) = C_1'(x)y_1' + C_1(x)y_1'' + C_2'(x)y_2' + C_2(x)y_2''$$

$$C_1'(x)y_1' + C_1(x)y_1'' + C_2'(x)y_2' + C_2(x)y_2'' + pC_1(x)y_1' + pC_2(x)y_2' + qC_1(x)y_1 + qC_2(x)y_2 = f(x)$$

$$\underset{=0}{C_1(x)y_1''} + \underset{=0}{C_2(x)y_2''} + C_1'(x)y_1' + C_2'(x)y_2' = f(x)$$

Итак, Система для определения  $C_1(x), C_2(x)$ : 
$$\begin{cases} C_1'(x)y_1 + C_2'(x)y_2 = 0 \\ C_1'(x)y_1' + C_2'(x)y_2' = f(x) \end{cases}$$

$$\underbrace{\begin{pmatrix} y_1 & y_2 \\ y_1' & y_2' \end{pmatrix}}_{=W} \begin{pmatrix} C_1'(x) \\ C_2'(x) \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 0 \\ f(x) \end{pmatrix} \xrightarrow{\text{Крамер}} \begin{cases} C_1'(x) = \frac{W_1}{W} \\ C_2'(x) = \frac{W_2}{W} \end{cases}$$

*Nota.* Обобщив метод на  $n$ -ый порядок систему, получим

$$\begin{pmatrix} y_1 & \dots & y_n \\ \vdots & \ddots & \vdots \\ y_1^{(n-2)} & \dots & y_n^{(n-2)} \\ y_1^{(n-1)} & \dots & y_n^{(n-1)} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} C_1'(x) \\ \vdots \\ C_{n-1}'(x) \\ C_n'(x) \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 0 \\ \vdots \\ 0 \\ f(x) \end{pmatrix}$$

? Доказать, что  $\bar{y} + y^*$  - общее решение ЛНДУ