Содержание

1. Евклидовы пространства	3
1.1. Скалярное произведение	3
1.2. Свойства евклидова пространства - E	3
1.3. Норма	4
1.4. Задача о перпендикуляре	6
2. Линейный оператор (линейное отображение, линейный функционал, линейное преображение)	9
2.1. Определение	9
2.2. Действия с операторами	9
2.3. Обратимость оператора	10
2.4. Матрица ЛО	11
2.5. Ядро и образ оператора	12
2.6. Преобразование матрицы оператора при переходе к другому базису	14
2.7. Собственные векторы и значения оператора	16
2.8. Самосопряженные операторы	19
2.9. Ортогональный оператор	22
3. Билинейные и квадратичные формы	24
3.1. Билинейные формы	24
3.2. Квадратичные формы	25
4. Дифференциальные уравнения	27
4.1. Общие понятия	27
$4.2~{ m ДУ}$ первого порядка $({ m ДУ}_1)$	30

Специальные разделы	
высшей математики	Лекции Далевской О. П.
4.3. Существование и единственность решения	34
4.4. ДУ высших порядков	35
4.5. ЛД \mathbf{Y}_2	36
4.5.1. Определения	36
4.5.2. Решение ЛД \mathbf{y}_2 с постоянными коэффициентами	36
4.5.3. Свойства решений ЛД \mathbf{V}_2	38
4.6. Системы ДУ	44
4.7. Теория устойчивости (элементы)	47
$X.\ \Pi$ рограмма экзамена в $2023/2024$	50

1. Евклидовы пространства

1.1. Скалярное произведение

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

- 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. $\forall x \in L \ (x, x) \ge 0$ и $(x, x) = 0 \Longrightarrow x = 0$

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

 $Ex. 1. \Pi\Pi$ - пространство геометрических векторов

$$(\overrightarrow{a}, \overrightarrow{b}) = \begin{bmatrix} |\overrightarrow{a}| | \overrightarrow{b} | \cos \varphi, & \overrightarrow{a}, \overrightarrow{b} \neq 0 \\ 0, & \overrightarrow{a} = 0 \lor \overrightarrow{b} = 0 \end{bmatrix}$$

Ex. 2.
$$\Pi\Pi = C_{[a;b]}$$

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

Очевидно, что 1-3 выполняются, проверим 4:

$$\int_{a}^{b} f^{2}(x)dx = 0 \stackrel{?}{\Longrightarrow} f(x) = 0$$

 $Ex.\ \mathcal{I}.\ \Pi\Pi$ - пространство числовых строк вида $x=(x_1,x_2,\ldots,x_n)$

$$(x,y)=x_1y_1+\ldots x_ny_n=\sum_{i=1}^n x_iy_i$$
 - сумма произведений компонент

1.2. Свойства евклидова пространства - Е

Тh. Неравенство Коши-Буняковского

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

Нетрудно заметить, что:

$$<(\lambda x-y,\lambda x-y)=(\lambda x-y,\lambda x)-(\lambda x-y,y)=(\lambda x,\lambda x)-(y,\lambda x)-(\lambda x,y)+(y,y)=\lambda^2(x,x)-2\lambda(x,y)+(y,y)=0$$

Решим относительно λ

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

1.3. Норма

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

1.
$$||x|| \ge 0$$
 и $||x|| = 0 \Longrightarrow x = 0$

2.
$$\|\lambda x\| = |\lambda| \cdot \|x\|$$
 $\lambda \in \mathbb{R}$

3.
$$||x+y|| \le ||x|| + ||y|| \quad \forall x, y \in L$$
 - неравенство треугольника

Евклидово пространство с нормой называется нормированным

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

Свойства 1-2 очевидны, докажем 3 свойство:

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

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

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

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

$$(x,y)^2 \le (x,x)(y,y)$$
 - 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 $y\neq 0$ $x\perp y$

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

 $\mathbf{Def.}\ x,y\in E^n\quad x\perp y\quad z=x+y$ - 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 $L^n \to E^n_{\|.\|}$ - нормированное евклидово)

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

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

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

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

 ${\bf Th.}$ Во всяком E^n можно выделить ортонормированный базис

В
$$E_{||.||}^n$$
 $\exists B = \{\beta_1, \ldots, \beta_n\}$ - базис

? Можно ли выделить $\mathcal{E} = \{e_1, \dots, e_n\}$ - ортонормированный базис?

Метод мат. индукции:

База: построим один ортогональный вектор для $\beta_1 = e_1'$ (потом $e_1 = \frac{e_1'}{\|e_1'\|}$)

Рассмотрим $e_2' = \beta_1 - \lambda e_1'$. Требуем $e_2' \perp e_1'$, то есть $(e_1', e_2') = 0$

Отсюда найдем нужный $\lambda:(e_1',e_2')=(e_1',\beta_2-\lambda e_1')=(e_1',\beta_2)-\lambda(e_1',e_1')=0$

Тогда
$$\lambda = \frac{(e_1', \beta_2)}{(e_1', e_1')}$$

Переход: Пусть построена система ортогональных векторов $\{e_1', e_2', \ldots, e_k'\}$

Построим k+1 систему:

Рассмотрим
$$e'_{k+1} = \beta_{k+1} - \lambda_k e'_k - \lambda'_{k-1} e'_{k-1} - \dots - \lambda_1 e'_1$$
 (*)

Требуем $e'_{k+1} \perp e_i \quad \forall i \in [1; k]$

$$(e'_{k+1}, e'_k) = (\beta_{k+1}, e'_k) - \lambda_k(e'_k, e'_k) = 0$$
, tak kak $(e'_i, e'_j) = 0$ $i \neq j$

$$\lambda_k = \frac{(\beta_{k+1}, e_k')}{(e_k', e_k')}$$

Аналогично:
$$(e'_{k+1}, e'_{k-1}) = (\beta_{k+1}, e'_{k-1}) - \lambda_{k-1}(e'_{k-1}, e'_{k-1})$$

$$\lambda_{k-1} = \frac{(\beta_{k+1}, e'_{k-1})}{(e'_{k-1}, e'_{k-1})}$$

Изложенный метод называется методом ортогонализации базиса, при этом (*) определяет ненулевой вектор, иначе получим нулевую тривиальную линейную комбинацию векторов β_i (e_i выражается через них), но это невозможно, так как вектора базисные.

Полученную систему стоит нормировать

Ех. Формула скалярного произведения в о/н базисе

$$E_{\|\cdot\|}, B = \{\beta_1, \dots, \beta_n\}$$
 - какой-либо базис

Рассмотрим $x = x_1\beta_1 + x_2\beta_2 + \cdots + x_n\beta_n$ и $y = y_1\beta_1 + \cdots + y_n\beta_n$

Найдем (x, y), как произведение компонент: $(x_1\beta_1 + \dots + x_n\beta_n, y_1\beta_1 + \dots + y_n\beta_n) = \sum_{i=1}^n \sum_{j=1}^n x_i y_j(\beta_i, \beta_j)$

Обозначим $(\beta_i, \beta_i) = a_{ii} \in \mathbb{R}$

Таким образом, $(x,y) = \sum_i \sum_i a_{ij} x_i y_j$ - дальше назовем квадратичной формой

Ранее (в аналитической геометрии) $(a,b) = \sum_{i=1}^{n} a_i b_i$ - произведение координат векторов \vec{a}, \vec{b} в ДПСК (с о/н базисом)

Действительно: если $\beta_i = e_i, \ \beta_j = e_j, \ e_{ij} \in \mathrm{o/h}$ базису

$$a_{ij} = \begin{bmatrix} 1, i = j \\ 0, i \neq j \end{bmatrix}$$

Таким образом, $(x,y) = \sum_{i=1}^{n} x_i, y_i$ Причем $x = x_1e_1 + \cdots + x_ne_n \Longrightarrow x_i = (x,e_i)$

Ex. Система функций, непрерывных на $[0, 2\pi]$

 $\Phi = \{1, \sin t, \cos t, \sin 2t, \dots, \sin nt, \cos nt\}$

Система ортогональна (Lab.), но не нормированная (Lab.)

 $\Phi_{\|\cdot\|}=\{rac{1}{\sqrt{2\pi}},rac{1}{\sqrt{\pi}}\sin t,rac{1}{\sqrt{\pi}}\cos t,\dots\}$ - нормированная система Тогда функция, определенная и непрерывная на $[0,2\pi]$ может быть разложена по базису $\Phi_{\|\cdot\|}$

и ее координат (как вектора): $f_i = \int_0^{2\pi} f \cdot e_i dx$, где $e_i \in \Phi_{\|\cdot\|}$

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

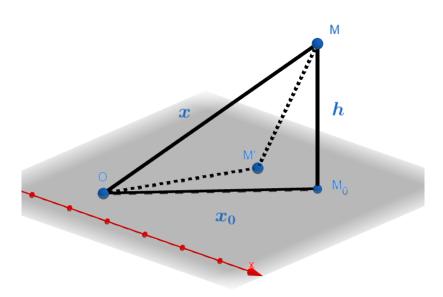
Ex: $\|x+y\| \leq \|x\| + \|y\|$ - арифметические векторы со скалярным произведением $(x,y) = \sum_{i=1}^n x_i y_i$

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

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

1.4. 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 $\forall x' \in G(x' \neq x_0) \quad ||x - x'|| > ||x - x_0||$

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

 $Nota.\ x_0$ 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 λ_i

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

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

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

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 λ_i - неизвестные Получили СЛАУ:

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

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

 ${f Def.}$ Матрицу $\Gamma = (e_i,e_j)_{i,j=1...k}$ называют матрицей Γ рама

$$\Gamma = I = \begin{vmatrix} 1 & 0 & \dots \\ 0 & 1 & \dots \\ \dots & 1 \end{vmatrix}, \text{ если базис ортонормированный}$$
 Далее, I - единичная матрица Γ рама

$$Nota.$$
 Тогда $I imes egin{array}{c|c} \lambda_1 & = & \lambda_1 \\ \ldots & = & \ldots \\ \lambda_k & \lambda_k & = & \ldots \\ \end{array} = egin{array}{c|c} (x,e_1) & \ldots \\ (x,e_k) & \ldots \end{array}$

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 λ 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 $y_0 = \lambda_1 x_1 + \cdots + \lambda_k x_k$, где x_i - набор измерений для i-ой точки Рассмотрим y_0 как разложение по базису $\{x_i\}$

2) Многочлен Фурье

$$P(t)=rac{a_0}{2}+a_1\cos t+b_1\sin t+\dots a_n\cos nt+b_n\sin nt$$
 - 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 $a_i = k \int_0^{2\pi} f(t) \cos(it) dt$, $b_i =$ $m\int_{0}^{2\pi}f(t)\sin(it)dt\;(k,m$ - нормирующие множители)

2. Линейный оператор (линейное отображение, линейный функционал, линейное преображение)

2.1. Определение

Линейный оператор - это отображение $V^n \stackrel{\mathcal{A}}{\Longrightarrow} W^m$ $(V^n, W^m$ - 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 $\mathcal{A}(0) = \mathcal{A}(0*x) = 0*\mathcal{A}x = 0$

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

 $\mathit{Ex.}\ 1.\ \mathit{V} = \mathbb{R}^2$ - 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. $\mathcal{AB}: V \to W$

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 $\mathcal{A}:V \to W$

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

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

Def. Произведение операторов (композиция)

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

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

Свойства: Lab доказать

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

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

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

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

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

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

Nota: Проще сказать «линейный изоморфизм»

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

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

 $\square \supset \mathcal{A}: V \to W$ и $\mathsf{O}_V, \mathsf{O}_W$ - нули V и W соответственно

1.
$$\mathcal{A}(\mathsf{O}_V) = \mathcal{A}(\sum_{i=1}^k 0 \cdot e_i) = \sum_{i=1}^k 0 \cdot \mathcal{A}e_i = \mathsf{O}_W$$
2. Докажем, что если $x_i \subset V$ - лин. нез., то $y_i \subset W$ - лин. нез.

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

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

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

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 $\sum_{j=1}^{m'}\lambda_jx_j=0_V$, но $\exists \lambda_k\neq 0\Longrightarrow \{x_j\}$ - лин. зав. - <u>противоречие</u>

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

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

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

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

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

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

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 $x = 0$

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

Th. Необходимые и Достаточные условия существования \mathcal{A}^{-1}

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

 $\square \Longrightarrow \exists \mathcal{A}^{-1}$, но $\square \mathcal{A}$ - не вз.-однозн., то есть $\exists x_1, x_2 \in V(x_1 \neq x_2) \mid \mathcal{A}x_1 = \mathcal{A}x_2 \Longleftrightarrow \mathcal{A}x_1 - \mathcal{A}x_2 = 0 \Longleftrightarrow \mathcal{A}(x_1 - x_2) = 0_W \stackrel{\exists \mathcal{A}^{-1}}{\Longrightarrow} x = 0_V \Longleftrightarrow x_1 = x_2$ - противоречие

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

Докажем, что $\mathcal{A}':W\to V$ - 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. $\Longleftrightarrow \forall x_i \longleftrightarrow y_i \quad \middle| \cdot \lambda_i, \sum$

$$\mathcal{A}(\sum \lambda_i x_i) = \mathcal{A}x = y = \sum \lambda_i y_i$$
 и у 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

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

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 y_{j} $\overset{\{f_{i}\}-}{=}$ 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 $A=a_{ij}$ $a_{i=1..m,j=1..n}$ называется матрицей оператора $\mathcal{A}:V^n\to W^m$ в базисе $\{e_j\}_{j=1}^n$ пространства V^n

Вопросы:

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

Ответы:

- 1) При выбранном базисе $\{e_i\}$ $\forall \mathcal{A}$ $\exists A$ (алгоритм выше)
- 3) такая A единственная \Longrightarrow 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 $\mathcal{A}:V^n\to W_n$ 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 $V\ (\mathcal{A}:V\to V)$

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

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

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

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

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

□ От противного:

 $\exists \mathcal{A}$ - не вз.-однозн., то есть $\exists x_1, x_2 \in V(x_1 \neq x_2) | \mathcal{A}x_1 = \mathcal{A}x_2 \Longleftrightarrow \mathcal{A}(x_1 - x_2) = 0 \Longrightarrow x_1 - x_2 \in Ker\mathcal{A}$ - противоречие

Nota. Обратное также верно:

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

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

Nota. Также очевидно, что

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

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

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

 \square 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 $Ker\mathcal{A} \oplus W = V \Longrightarrow \dim Ker\mathcal{A} + \dim W = \dim V$

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

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

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

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

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

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

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

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

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

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

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

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

$$A$$
 - матрица \mathcal{A} , $x = x_1e_1 + x_2e_2 + \cdots + x_ne_n$, $y = y_1f_1 + \cdots + y_mf_m$

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

Или при преобразовании базиса $Ae_i = e_i'$:

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

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

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

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

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

$$AX = 0$$
 $(\dim K = m = \dim \Phi CP = n - rangA)$ и при этом $\dim K = n - \dim Im\mathcal{A}$

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

Следствия (без док-в)

- 1) $rang(\mathcal{AB}) \leq rang(\mathcal{A})$ (или $rang\mathcal{B}$)
- 2) $rang(\mathcal{AB}) \ge rang(\mathcal{A}) + rang(\mathcal{B}) \dim V$

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

 $\dim ImT = n, \dim KerT = 0 \Longrightarrow T$ - вз.-однозн.

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

2.6. Преобразование матрицы оператора при переходе к другому базису

Th.
$$\mathcal{A}: V^n \to V^n$$
 $\{e_i\} \stackrel{\text{of}}{=} e \text{ и } \{e_i'\} \stackrel{\text{of}}{=} e' \text{ - базисы пространства } V$ $\mathcal{T}: V^n \to V^n \text{ - преобразование координат, то есть } Te_i = e_i'$ $\Box A, A' \text{ - матрицы } \mathcal{A}$ в базисах e и e' $\Box A, A' \text{ - матрицы } \mathcal{A}$ в базисах e и e' $\Box y = \mathcal{A}x, \text{ где } x, y \text{ - векторы в базисе } e \ (x_e = x_{e'}' \text{ - один вектор})$ $y' = \mathcal{A}x', \text{ где } x', y' \text{ - векторы в базисе } e'$ $\mathcal{T}x = x', \mathcal{T}y = y'$ $y = Ax, y' = A'x', \text{ тогда } Ty = A'(Tx)$ $| \cdot T^{-1}T^{-1}Ty = (T^{-1}A'T)x$ $Ax = y = (T^{-1}A'T)x$ $A = T^{-1}A'T \Longrightarrow A' = TAT^{-1}$

Th.
$$A' = T_{e \to e'} A T_{e \to e'}^{-1}$$

Nota. $C = A + \lambda B$

Следствия:

1)
$$TCT^{-1} = T(A + \lambda B)T^{-1} = TAT^{-1} + \lambda TBT^{-1}$$

2)
$$B = I$$
 $TBT^{-1} = TIT^{-1} = I$, T. K. $TI = T$, $TT^{-1} = I$

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: $AA^{-1} = AA^{T} = I$

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

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

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

Def. Оператор $\mathcal A$ называется ортогональным, если его матрица ортогональна

? А ортогональна в каком-либо базисе или во всех?

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

Th. $T_{e \to e'}$ - преобразование координат в V^n . Тогда T - ортогональный оператор Базис e - ортонормированный базис

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

Тогда
$$e_1' = \sum_{i=1}^n \tau_{1i} e_i \quad \Big| \cdot e_1'$$

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

 $0=(e_1',e_2')=(au_{11}e_1+ au_{12}e_1+\dots)\cdot(au_{21}e_1+ au_{22}e_2+\dots)=$ 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 $\mathcal{A}: V \to V$ - 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 $[a;b],\ \mathcal{D} = \frac{d}{dt}$

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

Def. Характеристический многочлен оператора $\mathcal{A}: V \to V$ ($\mathcal{A}x = Ax, A$ - матрица в неком 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 λ , называется $x \neq 0 \mid \mathcal{A}x = \lambda x$

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

Def. dim $U_{\lambda_i} = \beta$ - геометрическая кратность числа λ_i

Th.
$$\mathcal{A}x = \lambda x \iff \det(A - \lambda I) = 0$$
, $A: V^n \to V^n$
 $\square \iff |A - \lambda I| = 0 \iff rang(A - \lambda I) < n \iff \dim Im(A - \lambda I) < n \iff \dim Ker(A - \lambda I) \ge 1$
 $\exists x \in Ker(A - \lambda I), x \ne 0 \mid (A - \lambda I)x = 0 \iff Ax - \lambda Ix = 0 \iff Ax = \lambda x$

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 λ_i называется алгебраической кратностью

Th.
$$\lambda_1 \neq \lambda_2(\mathcal{A}x_1 = \lambda_1x_1, \mathcal{A}x_2 = \lambda_2x_2) \Longrightarrow x_1, x_2$$
 - линейно независимы \square Составим комбинацию: $c_1x_1 + c_2x_2 = 0$ $|\cdot \mathcal{A}|$ $\lambda_1 \neq \lambda_2 \Longrightarrow \lambda_1^2 + \lambda_2^2 \neq 0, \square \lambda_2 \neq 0$

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

Умножим $c_1x_1 + c_2x_2 = 0$ на λ_2 : $c_1\lambda_2x_1 + c_2\lambda_2x_2 = 0$

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

$$c_1x_1(\lambda_1 - \lambda_2) = 0$$

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

Если
$$\lambda_1 = 0, \lambda_2 \neq 0$$
: $c_2\lambda_2x_2 = 0 \Longrightarrow c_2 = 0$

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

Th. $\lambda_1, \ldots \lambda_p$ - различные собственные значения $\mathcal{A}: V \to V$, им соответствуют U_{λ_i} - собственные подпространства V для λ_i

$$\label{eq:equation:equation} \exists \ e^{(1)} = \{e^{(1)}_1, \dots, e^{(1)}_{k_1}\}, e^{(2)} = \{e^{(2)}_1, \dots, e^{(2)}_{k_2}\}, \dots$$
 - 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 е - линейно независима

□ Составим линейную комбинацию:

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

Тогда $\sum_{i=1}^p x_i = 0$ (x_i - линейно независимы, так как λ_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 $\sum_{i=1}^n x_i = 0 \Longleftrightarrow \forall x_i = 0$

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

Nota. Таким образом, объединение базисов собственных подпространств U_{λ_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 λ_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 $\dim e = S = n$

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

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 $\lambda_1,\ldots,\lambda_n,$ то $\dim U_{\lambda_i}=1 \forall i$

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

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

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

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

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

 \Longrightarrow $\exists f$ - базис, в котором A_f - диагональная (по -äèàã. - åì)

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

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

Nota. О связи алгебраической и геометрической кратностей (α - алг., β - геом.)

1) α , β не зависят от выбора базиса

 $\Box eta_i$ по определению $\dim U_{\lambda_i}$ и не связана с базисом

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

 $\sqsupset A_q$ - матрица $\mathcal A$ в базисе g

Но
$$A_g = T_{f o g} A_f T_{g o f}$$
 или для оператора
$$A_g - \lambda I = T_{f o g} (A_f - \lambda I) T_{g o f} = \overline{T_{f o g} A_f T_{g o f}} - \overline{\lambda T_{f o g} I T_{g o f}} = A_g - \lambda I$$

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

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

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

2.8. Самосопряженные операторы

1* Сопряженные операторы

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

Пространство со скалярным произведением над комплексным полем называется унитарным

Мет. Скалярное произведение

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

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

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

3)
$$(x, x) \ge 0$$
, $(x, x) = 0 \Longrightarrow x = 0$

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

Mem. (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

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

Ho:

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

$$(x, \lambda y) = \overline{\lambda}(x, y) \in C$$

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

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

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

Def. 1. \iff Def. 2.

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

$$(x,\mathcal{A}^*y) = X^T \cdot (A^*Y) = (X^TA^*) \cdot Y = X^T \cdot A^T \cdot Y \Longrightarrow A^* = A^T$$

<u>Lab.</u> Очевидно существование \mathcal{A}^* $\forall \mathcal{A}$ (определяется в ортонормированном базисе действием \mathcal{A}^T)

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

Свойства:

1)
$$I = I^* \quad \Box(Ix, y) = (x, y) = (x, Iy) \quad \Box$$

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

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

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

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

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

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

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

2* Самосопряженный оператор

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

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

Свойства самосопряженных операторов:

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

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

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

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

Тогда $x_1 \perp x_2$

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

$$\lambda_1(x_1, x_2) = (1x_1, x_2) = (\mathcal{A}x_1, x_2) = (x_1, \mathcal{A}x_2) = (x_1, \lambda_2 x_2) = (x_1, \lambda_2 x_2) = (x_1, x_2)\lambda_2$$

Так как
$$\lambda_1 \neq \lambda_2$$
, то $(\lambda_1 - \lambda_2)(x_1, x_2) = 0 \Longrightarrow (x_1, x_2) = 0$ \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 ${\mathcal A}$

 \square Нужно доказать, что $\forall x \in V_1 \ \mathcal{A}x \in V_1$ и так как $x \in V_1 \ | \ x \perp e,$ то покажем, что $\mathcal{A}x \perp e$

$$(\mathcal{A}x, e) = (x, \mathcal{A}e) = (x, \lambda e) = \lambda(x, e) \stackrel{x\perp e}{=} 0$$

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

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

Наводящие соображения.

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

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

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

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

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

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

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

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

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

 \square \square e_1 - какой-либо собственный вектор $\mathcal A$...

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

 \square e_1 - собственный вектор $\mathcal A$

 e_1 найдется, если $\mathcal{A}x = \lambda x$ имеет нетривиального решение $\iff \det(\mathcal{A} - \lambda I) = 0 \stackrel{\mathcal{A} \text{ - самосопр.}}{\iff} \exists \lambda \in \mathbb{R}$ 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, \ldots , 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 диагонализируется: Σ алг. крат. = n (степень уравнения), а Σ геом. крат. = $\dim\{e_1,\ldots,n_n\}=n$

Разложение самосопряж. оператора в спектр:

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

$$x = x_1e_1 + \dots + x_ne_n = (x, e_1)e_1 + \dots + (x, e_n)e_n = \sum_{i=1}^n (x, e_i)e_i$$

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)
$$P_i P_i = 0$$

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

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

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

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

Ex.

$$y = y_1e_1 + y_2e_2 = (y, e_1)e_1 + (y, e_2)e_2 = (\mathcal{A}x, e_1)e_1 + (\mathcal{A}x, e_2)e_2 = \lambda_1x_1e_1 + \lambda_2x_2e_2$$

2.9. Ортогональный оператор

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

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

 ${f Def.}\ T$ - ортог. оператор, если (Tx,Ty)=(x,y)

Следствие: ||Tx|| = ||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 $T_{e o f} A_f T_{f o e} = A_e$ - диагональная

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

3. Билинейные и квадратичные формы

3.1. Билинейные формы

Def. $x,y\in V^n$ Отображение $\mathcal{B}:V^n\to\mathbb{R}$ (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)
$$\mathcal{B}(x,y) \stackrel{\mathrm{B}}{=} \stackrel{E_{\mathbb{R}}^{n}}{=} (x,y)$$

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

Матрица Б.Ф.

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

$$u = u_1 e_1 + \cdots + u_n e_n$$

$$v = v_1 e_1 + \cdots + v_n e_n$$

$$\mathcal{B}(u,v) = \mathcal{B}(\sum_{i=1}^{n} u_{i}e_{i}, \sum_{j=1}^{n} v_{j}e_{j}) = \sum_{i=1}^{n} u_{i}\mathcal{B}(e_{i}, \sum_{j=1}^{n} v_{j}e_{j}) = \sum_{i=1}^{n} u_{i}(\sum_{j=1}^{n} v_{j}\mathcal{B}(e_{i}, e_{j})) \stackrel{\text{обозн. }}{=} \sum_{i=1}^{n} u_{i} \sum_{j=1}^{n} v_{j}b_{ij} = \sum_{i=1}^{n} u_{i}\mathcal{B}(e_{i}, e_{j}) = \sum_{i=1}^{n} u_{i}\mathcal{B$$

$$\sum_{i=1}^{n} \sum_{j=1}^{n} u_i v_j b_{ij}$$

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 C)

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

Nota.

1) $\mathcal B$ называется невырожденной, если $\mathit{rang}\mathcal B = n$

2) $rang\mathcal{B}_e = rang\mathcal{B}_{e'}$ (e,e' - различные базисы V^n), то есть $rang\mathcal{B}$ инвариантно относительно преобразования $e \to e'$

$$Ex.\ \mathcal{B}(u,v) \stackrel{\mathrm{CK.\ IIP.}}{=} (u,v)$$
 $u=u_1e_1+u_2e_2$, тогда $\mathcal{B}(e_i,e_j)=\stackrel{\mathrm{of}}{=} b_{ij}=(e_i,e_j)$ $v=v_1e_1+v_2e_2$ 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

$$Ex. \ \, egin{aligned} &u(t)=1+3t \ v(t)=2-t \end{aligned}, \ \{e_i\}=(1,t), \ \mathcal{B}(u,v)=(u,v)=\int_{-1}^1 uvdt \end{aligned}$$
 Тогда, $B=egin{pmatrix} \int_{-1}^1 dt & \int_{-1}^1 tdt \ \int_{-1}^1 t^2dt \end{pmatrix} = egin{pmatrix} 2 & 0 \ 0 & rac{2}{3} \end{aligned}$

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 $\mathcal{B}(u,u)$

Ех. Поверхность

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

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

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

Мет. 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 $\mathcal{A}: V^n \to V^n$

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

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

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} , $\lambda_i > 0$

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

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

$$(\mathcal{A}x, x) = (\sum_{i=1}^{n} c_i \overline{\mathcal{A}} e_i, \sum_{i=1}^{n} c_i e_i) = \sum_{i=1}^{n} \lambda_i c_i^2 \ge \sum_{i=1}^{n} \lambda_{\min} c_i^2 = \lambda_{\min} \sum_{i=1}^{n} c_i^2 = \lambda_{\min} ||x||^2$$
 Если $0 < \lambda_{\min} < \lambda_i, \lambda_i \ne \lambda_{\min}$, то $(\mathcal{A}x, x) > 0$

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

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

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

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

Th. Критерий Сильвестра

$$\mathcal{A}: V^n \to V^n$$
 - положительно определен $\Longleftrightarrow \forall k=1..n \ \Delta_k = \begin{vmatrix} a_{11} & \dots & a_{1k} \\ \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{k1} & \dots & a_{kk} \end{vmatrix} > 0$

 $\square \Longrightarrow \mathcal{A}$ - пол. опред.

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

$$A_{k} = \begin{pmatrix} a_{11} & \dots & a_{1k} \\ \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{k1} & \dots & a_{kk} \end{pmatrix} \quad \Delta_{k} = \det A_{k} \stackrel{inv}{=} \begin{vmatrix} \lambda_{1} & \dots & 0 \\ \vdots & \ddots & \vdots \\ 0 & \dots & \lambda_{k} \end{vmatrix} > 0$$

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

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

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

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

2)
$$\mathcal{A}$$
 диагон. $\mathcal{A}_{e}x = \begin{vmatrix} \lambda_{1} & \dots & 0 \\ \vdots & \ddots & \vdots \\ 0 & \dots & \lambda_{n} \end{vmatrix} x = \sum_{i=1}^{n-1} \lambda_{i}c_{i}e_{i} + \lambda_{n}c_{n}e_{n} \quad \text{Для } i \leq n-1 \text{ все } \lambda_{i} > 0$

$$(\mathcal{A}x, x) = (\sum_{i=1}^{n-1} \lambda_{i}c_{i}e_{i} + \lambda_{n}c_{n}e_{n}, \sum_{i=1}^{n-1} c_{i}e_{i}) = \sum_{i=1}^{n-1} \lambda_{i}c_{i}^{2} + \lambda_{n}c_{n}^{2} - \text{ знак зависит от } \lambda_{n}$$

$$\Delta_{n} = \underbrace{\lambda_{1} \cdot \dots \cdot \lambda_{n-1}}_{>0} \cdot \lambda_{n} \Longrightarrow \lambda_{n} > 0 \Longrightarrow (\mathcal{A}x, x) > 0$$

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

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

Положительная определенность - наличие экстремума

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

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

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

Nota. Аналогично операторы определяются положительно или отрицательно билинейные формы

$$\mathcal{B}(u,v) = \sum\limits_{j=1}^n\sum\limits_{i=1}^n b_{ij}u_iv_j \stackrel{?}{=} \dots$$
 через оператор

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

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

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

В общем случае λ_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

 $Pr.\ 1.$ 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.

$$\overline{\frac{dQ(t)}{dt}} = kQ$$
 - ищем $Q(t)$ $dQ(t) = kQdt$ $\underline{\frac{dQ(t)}{Q}} = \underbrace{\frac{kdt}{\text{содержит только }t}}$ - «разделение переменных»

содержит только Q

Внесем все в дифференциал:

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

Нашли семейство первообразных:

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

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

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

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

Тогда
$$Q(t) = Ce^{-nt}$$

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

$$t_0 = 0$$
 $Q(t_0) = Q_0 = C$
Тогда, закон - $Q^*(t) = Q_0 e^{-nt}$

Nota. Оба закона: общий $Q(t) = Ce^{-nt}$ и частный $Q^*(t) = Q_0e^{-nt}$ - являются решением дифференциального уравнения:

$$Q'(t) = kQ \ (\mbox{явный вид})$$

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

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

По II закону Ньютона:

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

$$\overrightarrow{a} = \overrightarrow{g}$$

$$\overrightarrow{a} = \overrightarrow{g}$$

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

 Решение. $y''(t) = -g$
 $(y'(t))' = -g$
 $y'(t) = -\int gdt = -gt + C_1$
 $y(t) = \int (-gt + C_1)dt = \boxed{-\frac{gt^2}{2} + C_1t + C_2 = y(t)}$ - 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 $C_1\colon y'(t_0)=y(0)=-gt_0+C_1=v_0$

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

Найдем
$$C_2$$
: $y(t_0) = y(0) = -\frac{gt^2}{2} + C_1t + C_2 = C_2 = 0$
Частный закон: $y^*(t) = v_0t - \frac{gt^2}{2}$

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

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

$$\mathbf{Def.}$$
 4. $egin{dcases} y(x_0) = y_0 \ dots \ y^{(n-1)}(x_0) = y_0^{(n-1)} \end{cases}$ - система начальных условий $(**)$

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

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

Th.
$$y' = f(x, y) - \coprod Y$$

 $M_0(x_0, y_0) \in D$ - 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 Начальному Условию (без док-ва)

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

См. определения обыкновенных 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 $y = f(x, C_1, C_2, ..., C_n)$

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

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

Nota. Форма записи:

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

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

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

4.2 ДУ первого порядка (ДУ $_1$)

Nota. Среди ДУ $_1$ 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 (ЛД V_1)

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

1* УРП

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

$$\frac{\text{Решение}}{m(x)} : N(y)M(x) \neq 0$$

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

$$(\frac{m(x)}{M(x)} + \frac{n(y)}{N(y)} y') dx = 0$$
Интегрируем по dx :
$$\int \left(\frac{m(x)}{M(x)} + \frac{n(y)}{N(y)} y'\right) dx = const$$
По свойствам интеграла:
$$\int \frac{m(x)}{M(x)} dx + \int \frac{n(y)}{N(y)} dy = const$$
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 $y=b$
$$m(a)\underbrace{N(b)}_{=0}dx+n(b)\underbrace{M(a)}_{=0}dy=0$$
 То есть $M(x)=0$ и $N(y)=0$ - решение

2* OУ

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

$$Ex.\ f=\cos\left(\frac{x}{y}\right),\cos(\frac{\lambda x}{\lambda y})=\cos(\frac{x}{y})$$
 - 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
$$\frac{y}{x} = t$$
, $y' = \frac{dy}{dx} \stackrel{y=tx}{=} t'_x x + t x'_x = t'_x x + t$

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

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

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

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

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

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

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

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

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

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

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

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

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

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

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

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

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

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

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

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

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

$$y^2-2xy-x^2=C$$
 - гиперболы $(t-1)^2-2=0$ $\frac{y}{x}=1\pm\sqrt{2}$ $y=(1\pm\sqrt{2})x$ - асимптоты

3* Уравнение в полных дифференциалах

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

Решение *Мет.* **Th.** об интеграле НЗП
$$\exists \Phi(x,y) \mid d\Phi = P(x,y)dx + Q(x,y)dy$$
 $\Phi(x,y) = \int_{(x_0,y_0)}^{(x,y)} Pdx + Qdy$

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

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

4* ЛДУ

Def.
$$y' + p(x)y = q(x)$$
 - ЛДУ₁
 $p, q \in C_{[a,b]}$

Nota. Будем решать методом Лагранжа (метод вариации произвольной постоянной) Принцип: если удалось найти частное решение $ДУ_{\text{однор}}$ (обозначим y_0), то общее решение $ДУ_{\text{неод}}$ 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)

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

A
$$y_0 = xe^{-x}$$
, тогда $y = xxe^{-x} = C(x)xe^{-x}$

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

Решение а)
$$y' + p(x)y = 0$$

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

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

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

$$\bar{y} = Ce^{-\int p(x)dx} = Cy_0$$

$$6) \ y' + p(x)y = q(x)$$
Ишем $y(x)$ в виде $y = C(x)y_0$

$$C'(x)y_0 + C(x)y'_0 + p(x)C(x)y_0 = q(x)$$

$$C'(x)y_0 + C(x)(y'_0 + p(x)y_0) = q(x)$$

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

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

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

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

$$y_0 = e^{-\int p(x)dx} - \text{общее решение ЛОДУ}$$

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

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

$$C'(x)y_0 + C(x)y'_0 + p(x)C(x)y_0 = q(x)$$

$$C(x)(y'_0 + p(x)y_0) = 0 - \text{так как } y_0 - \text{решение ЛОДУ}$$

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

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

4.3. Существование и единственность решения

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

Решение ДУ называется особым, если ∀ 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 $Q(x,y)=0$

$$Ex. 1.$$
 $\frac{dy}{\sqrt{1-y^2}} = dx$ \longrightarrow $\sqrt{1-y^2}dx - dy = 0$ Обычное решение \Rightarrow Особое решение: $\Rightarrow x + C$ $\Rightarrow y = \sin(x+C)$ $\Rightarrow y = \sin(x+C)$ $\Rightarrow y = \pm 1$ $\Rightarrow y = 0$ $\Rightarrow y = 0$ $\Rightarrow y = 0$ $\Rightarrow y = 0$

4.4. ДУ высших порядков

Nota. Рассмотрим три типа интегрируемых ДУ

1* Непосредственно интегрирование

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

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

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

Ех. См. Задачу 2 в начале

 2^* ДУ₂, не содержащие y(x)

$$F(x, y'(x), y''(x)) = 0$$

Замена y'(x) = z(x), получаем:

$$F(x, z(x), z'(x)) = 0$$
 - ДУ₁

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

$$z = \frac{-x + \tan(C)}{1 + x \tan C} = y'$$

$$y = \int \frac{-x + \tan(C)}{1 + x \tan C} dx = \dots$$

3* ДУ₂, не содержащие x

$$F(y(x), y'(x), y''(x)) = 0$$

Замена
$$y'(x) = z(y)$$
 $y''(x) = \frac{dz(y(x))}{dx} = \frac{dz}{dx}\frac{dy}{dx} = z'_y y' = z'z$ ДУ: $F(y, z(y), z'(y)) = 0$

Ex.
$$y'' + y'^2 = yy'$$

 $y' = z(y)$ $y'' = z'z$
 $z'z + z^2 = yz$ $| : z \neq 0$ $z = 0 \Longrightarrow y = const$
 $z' + z = y - \iint_{\square} \mathbb{N}$
1) $z' + z = 0$ 2) $C'(y)e^{-y} = y$
 $\ln |z| = -y + C$ $C'(y) = ye^y$
 $z = Ce^{-y}$ $C(y) = \int_{\square} ye^y dy = \int_{\square} yde^y = ye^y - e^y + C_1$
 $z(y) = (ye^y - e^y + C_1)e^{-y} = \underbrace{y - 1}_{z^*} + \underbrace{C_1e^{-y}}_{\overline{z}}$
 $y' = C_1e^{-y} + y - 1 \Longrightarrow ? \dots$

4.5. $ЛДУ_2$

4.5.1. Определения

Def. $a_0(x)y^{(n)}(x) + a_1(x)y^{(x)} + \cdots + a_{n-1}y'(x) + a^n(x)y = f(x)$, где y = y(x) - неизв. функция, - это ЛДУ $_n$

Nota. Если n=2 - ЛДУ $_2,\ y''(x)+p(x)y'(x)+q(x)y=f(x)$ - разрешенное относительно старших производных ЛДУ $_2$

Nota. Если $a_i(x) = a_i \in \mathbb{R}$ - ЛДУ $_n$ с постоянными коэффициентами

4.5.2. Решение $\Pi \Pi Y_2$ с постоянными коэффициентами

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

 $Nota.\ \lambda_{1,2}$ 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 ЛДУ₂ через $\lambda_{1,2}$:

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

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

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

Обозначим
$$u(x) = y' - \lambda_2 y$$

Тогда ДУ:
$$\begin{cases} y' - \lambda_2 y = u(x) \\ u' - \lambda_1 u = f(x) \end{cases}$$

Решим: $u' - \lambda_1 u = f(x)$

1)
$$u' - \lambda_1 u = 0$$

$$2) u' - \lambda_1 u = f(x)$$

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

$$u(x) = C_1(x)e^{\lambda_1 x}$$

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

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

Поступим лучше, решим ЛОДУ₂ (f(x) = 0)

Эта система
$$\begin{cases} y' - \lambda_2 y u(x) \\ u' - \lambda_1 u = 0 \end{cases} \iff \begin{cases} y' - \lambda_2 y u(x) \\ u = C_1 e^{\lambda_1 x} \end{cases}$$

Решим $y' - \lambda_2 y = C_1 e^{\lambda_1 x}$:

$$1) y' - \lambda_2 y = 0$$

$$\begin{array}{ll}
\text{ТРЕНИМ } y - \lambda_2 y = C_1 e^{-x} : \\
1) \ y' - \lambda_2 y = 0 \\
\overline{y} = C_2 e^{\lambda_2 x} \\
\end{array} \qquad \qquad 2) \ y' - \lambda_2 y = C_1 e^{\lambda_1 x} \\
y(x) = C_2(x) e^{\lambda_2 x}$$

$$\overline{u} = C_2 e^{\lambda_2 x}$$

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

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

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

Далее все зависит от $\lambda_{1,2}$

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

Для начала
$$y'' + py' + qy = 0$$
 - ЛОДУ $_2$

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

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

$$1) \ \lambda_{1.2} \in \mathbb{R}, \lambda_1 \neq \lambda_2 \text{ - случай различных вещественных корней}$$

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

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

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

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

$$C_2'(x) = C_1 e^{0x} = C_1 \Longrightarrow C_2(x) = \int C_1 dx = C_1 x + C_2$$
 $y(x) = (C_1 x + C_2) e^{\lambda x} = C_1 x e^{\lambda x} + C_2 e^{\lambda x} = y(x)$ - 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 ℝ-решения:

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

$$Rey(x) = \underbrace{(C_1 + C_2)e^{\alpha x}\cos\beta x}_{u(x)}, Imy(x) = \underbrace{(C_1 + C_2)e^{\alpha x}\sin\beta x}_{v(x)} \quad y(x) = u(x) + iv(x)$$
 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 $y(x)=u(x)+v(x)=C_1e^{\alpha x}\cos\beta x+C_2e^{\alpha x}\sin\beta x$ - 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 $_2$

4.5.3. Свойства решений $ЛДУ_2$

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

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

И ЛДУ2 записывается как Ly=0 - ЛОДУ2, Ly=f(x) - ЛНДУ2

Th. 1.
$$\exists y_1, y_2$$
 - частные решение ЛОДУ, то есть $Ly_1 = 0, Ly_2 = 0$ Тогда $Ly = 0$, если $y = C_1y_1 + C_2y_2$

$$Ly = y'' + py' + qy = (C_1y_1 + C_2y_2)'' + p(C_1y_1 + C_2y_2)' + q(C_1y_1 + C_2y_2) = C_1Ly_1 + C_2Ly_2 = 0$$

$${f Def.}\,\,y_1,y_2$$
 - лин. нез. $\Longleftrightarrow C_1y_1+C_2y_2=0\Longrightarrow \forall C_1=0\Longleftrightarrow \nexists k:y_2=ky_1,k\in \mathbb{R}$

Mem.Для определения лин. независимости в Линале использовали rgAили $\det A$ 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. $\Longrightarrow W = 0$ на $[a; b]$

$$\begin{array}{c}
\square\\
y_2 = ky_1\\
y_2' = ky_1'
\end{array} \Longrightarrow W = \begin{vmatrix} y_1(x) & y_2(x)\\ y_1'(x) & y_2'(x) \end{vmatrix} = 0$$

Th. 3.
$$x_0 \in [a; b]$$
, $\exists W(x_0) = W_0$
Тогда $W_0 = 0 \Longrightarrow W(x) = 0 \forall x \in [a; b]$
 $W_0 \neq 0 \Longrightarrow W(x) \neq 0 \forall x \in [a; b]$

$$\exists y_1(x), y_2(x) - \text{ реш ЛОДУ},$$

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

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

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

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

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

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

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

□ Докажем от противного

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

Можно поделить на y_1^2 , так как y_1, y_2 - лин. нез. Тогда $\frac{W}{y_1^2} = \left(\frac{y_2}{y_1}\right)' = 0 \Longrightarrow \frac{y_2}{y_1} = k \in \mathbb{R} \longleftrightarrow y_2 = ky_1$ - лин. зав., противоречие

Nota. Общее решение $\Pi O \Pi Y_2$ - 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 $\overline{y}(x) = C_1 y_1 + C_2 y_2$ - общее решение ЛОДУ $_2$ Прижно убедиться, что через точку $(x_0, y_0) \in D$ проходит и только одна кривая $\overline{y}(x_0)$

Зададим НУ:
$$\begin{cases} y_1(x_0)=y_{10}\\ y_2(x_0)=y_{20} \end{cases}$$
, тогда $\overline{y}(x_0)=C_1y_{10}+C_2y_{20}\\ \overline{y}'(x_0)=C_1y_{10}'+C_2y_{20}'$ - задача Коши Знаем, что $\overline{y}=C_1y_1+C_2y_2$ - решение (просто, не общее)

Тогда в
$$\mathbf{x}_0$$

$$\begin{cases} C_1 y_{10} + C_2 y_{20} = \overline{y}_0 \\ C_1 y_{10}' + C_2 y_{20}' = \overline{y}_0' \end{cases} \iff \begin{pmatrix} y_{10} & y_{20} \\ y_{10}' & y_{20}' \end{pmatrix} \begin{pmatrix} C_1 \\ C_2 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} \overline{y}_0 \\ \overline{y}_0' \end{pmatrix} - \text{система крамеровского типа}$$

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

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

Nota. Вывод: если найдены какие-либо лин. нез. y_1, y_2 , то общее решение ЛОДУ $_2$ будет $C_1y_1 + C_2 + y_2 = \overline{y}$

Def. Такие $\{y_1, y_2\}$ называется ФСР ЛОДУ $_2$

Nota. Тогда, найденные решения ЛОДУ - все общие

1)
$$\lambda_1 \neq \lambda_2$$
: Φ CP $\{e^{\lambda_1 x}, e^{\lambda_2 x}\}, \lambda_i \in \mathbb{R}$

2)
$$\lambda_1 = \lambda_2 = \lambda$$
: Φ CP $\{e^{\lambda x}, xe^{\lambda x}\}$

3)
$$\lambda_{1,2} = \alpha \pm i\beta \in : \Phi CP \{e^{\alpha x} \cos \beta x, e^{\alpha x} \sin \beta x\}$$

Th. 6. Решение ЛНДУ Ly = f(x)

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

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

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

 \square Lab. \square

Мет. ЛДУ2

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

ФСР для всех случаев:

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

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

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

 $\overline{y} = l_{\{\Phi \text{CP}\}}$

2) Изначально y'' + py' + qy = f(x)

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

Nota. Рассмотрим два метода поиска y^* для ЛДУ $_2$

- 1* Метод неопределенных коэффициентов для случая специальной правой части
- 2* Метод (Лагранжа) вариации произвольных постоянных (универсальный)

1* **СПЧ**

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

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

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

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

$$9A - 9A + 2A = 2 \Longrightarrow A = 1$$
, 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) $f(x) = P_n(x)e^{ax}$ (b = 0)
- 2) $f(x) = A \cos bx + B \sin bx$ гармоника (a = 0, n = m = 0)
- 3) $f(x) = P_n(x)$ (a = b = 0)

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

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

Ex. 2. Однако!

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

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

$$y^* = Ae^{2x} y^{*'} = 2Ae^{2x} y^{*''} = 4Ae^{2x}$$

$$4Ae^{2x} - 6Ae^{2x} + 2Ae^{2x} = e^{2x} 4A - 6A + 2A = 1 0A = 1$$

Нельзя найти A

Решим ХрУ
$$brac{\ensuremath{\checkmark}}{:}$$
: $\lambda_2 - 3\lambda + 2 = 0 \Longrightarrow \lambda_1 = 1, \lambda_2 = 2$

Внимание! Число k, соответствующее СПЧ, равно ХрУ \red{A}

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

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

$$\overline{\mathrm{XpV}}$$
 $\cancel{\mathcal{A}}$: $\lambda^2 + p\lambda + q = 0 \Longrightarrow \lambda_{1,2}$ - корни

Ищем
$$y^* = \overline{P}_n(x)e^{ax}$$

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

Получаем:

$$\begin{split} \overline{P}_{n-2}(x)e^{ax} + 2a\overline{P}_{n-1}(x)e^{ax} + a^{2}\overline{P}_{n}(x)e^{ax} + (\overline{P}_{n-1}(x)e^{ax} + a\overline{P}_{n}(x)e^{ax})p + \overline{P}_{n}(x)e^{ax}q \\ \overline{P}_{n-2}(x)e^{ax} + (2a+p)\overline{P}_{n-1}(x)e^{ax} + (a^{2}+pa+q)\overline{P}_{n}(x)e^{ax} = P_{n}(x)e^{ax} \\ \overline{P}_{n-2}(x) + (2a+p)\overline{P}_{n-1}(x) + (a^{2}+pa+q)\overline{P}_{n}(x) = P_{n}(x) \end{split}$$

Заметим, что если a - корень ХрУ \not , 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 \mathbb{Z}^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 \overline{P}_n решаемым, домножим y^* на x^r , где r - число совпадений $k=a\pm ib$ с корнем ХрУ λ_i (или кратность λ_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 A, $k = a \pm ib$ $y^* = x^r e^{ax}(\overline{P}_l(x)\cos bx + \overline{Q}_l(x)\sin bx)$, $l = \max(m,n)$

Обобщение для ЛДУ_n
$$y^{(n)} + p_1 y^{(n-1)} + \dots + p_n y = f(x)$$
 XpУ $A: \lambda^n + p_1 \lambda^{n-1} + \dots + p_n = 0$

Правило построения Φ CP для \overline{y} - общее решение однородного ДУ

- $\overline{1)}$ Всякому λ_i одиночному \mathbb{R} -корню ХрУ сопоставляем $y_i = e^{\lambda_i x}$
- 2) R-корню λ кратности s сопоставляем набор $\{y_1, y_2, \dots, y_s\} = \{e^{\lambda x}, xe^{\lambda x}, \dots, x^{s-1}e^{\lambda x}\}$
- 3) Всякой одиночной паре $\lambda_{j_1,j_2}=\alpha_j\pm i\beta_j$ соотвветствует пара $\{e^{\alpha x}\cos\beta x,e^{\alpha x}\sin\beta x\}$
- 4) С-паре $\lambda = \alpha \pm i\beta$ кратности t соответствует набор $\{e^{\alpha x}\cos\beta x, e^{\alpha x}\sin\beta x, xe^{\alpha x}\cos\beta x, \dots, x^{t-1}e^{\alpha x}\cos\beta x, x^{t-1}e^{\alpha x}\cos\beta x, \dots, x^{t-1}e^{\alpha x}\cos\beta x, \dots, x^{t-1}e^{\alpha x}\cos\beta x, \dots \}$

Nota. количество векторов y_i в ФСР равно порядку n ДУ

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

$$Ex. \ \text{Вернемся } \mathsf{K} \ y'' - 3y' + 2y = e^{2x}$$

$$y^* = Ax^1 e^{2x}$$

$$y^{*'} = Ae^{2x} 2Axe^{2x}$$

$$y^{*''} = 2Ae^{2x} + 2Ae^{2x} + 4Axe^{2x}$$

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

2* Лагранжа

 $Mem. \ ЛДУ_1: y' + py = f(x)$

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

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

Nota. Введем аналогичный метод для ЛДУ $_2$

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

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

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

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

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

$$y(x) = C_1(x)e^x + C_2(X)e^{2x} = C_1e^x + C_2e^{2x} + y^*$$

$$(g(x) + C_1)e^x + (h(x) + C_2)e^{2x} = C_1e^x + C_2e^{2x} + g(x)e^x + h(x)e^{2x}$$

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

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

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
$$C'_1 y_1 + C'_2 y_2 = 0$$

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

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

$$C_1(x)Ly_1 + C_2(x)Ly_2 + C_1'(x)y_1' + C_2'(x)y_2' = f(x)$$

= 0

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

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

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 $\overline{y} + y^*$ - общее решение ЛНДУ

Th. $Ly = f(x), y = \overline{y} + y^*$ - решение Ly = f(x).

Тогда $\overline{y} + y^*$ - общее решение

Правда ли, что найдется единственный набор констант C_1, \ldots, C_n , которое удовлетворяет НУ

$$\begin{cases} y(x_0) = y_0 \\ y'(x_0) = y'_0 \\ \vdots \end{cases}$$

Гак как $\overline{y} + y^*$ - решение, то $\begin{cases} y_0 = C_1 y_{01} + C_2 y_{02} + \dots + C_n y_{0n} + y_0^* \\ y_0' = C_1 y_{01}' + \dots + y_0^{*'} \end{cases} \iff \begin{cases} y_0 - y_0^* = \sum C_i y_{0i} \\ y_0' - y_0^{*'} = \sum C_i y_{0i}' \end{cases} \iff \begin{cases} y_0 - y_0^* = \sum C_i y_{0i} \\ y_0' - y_0^{*'} = \sum C_i y_{0i}' \end{cases}$

$$\underbrace{\begin{pmatrix} y_{01} & y_{02} & \dots & y_{0n} \\ y'_{01} & y'_{02} & \dots & y'_{0n} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ y_{01}^{(n)} & y_{02}^{(n)} & \dots & y_{0n}^{(n)} \end{pmatrix}}_{(C_1)} \begin{pmatrix} C_1 \\ C_2 \\ \vdots \\ C_n \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} y_0 - y_0^* \\ \vdots \\ \vdots \\ C_n \end{pmatrix}$$

 $\det W {\neq} 0$

Таким образом система имеет единое решение (C_1, \ldots, C_n) , которое удовлетворяет НУ

Th.
$$Ly = f_1(x) + f_2(x)$$

Пусть $Ly_1^* = f_1(x)$ и $Ly_2^* = f_2(x)$, тогда $Ly^* = f_1 + f_2$, где $y^* = y_1^* + y_2^*$

$$Ly^* = L(y_1^* + y_2^*) = Ly_1^* + Ly_2^* = f_1(x) + f_2(x)$$

4.6. Системы ДУ

 $\mathbf{Def.}$ Набор функций $y_1,\ldots,y_n.$

Система дифференциальных уравнений, связывающие эти функции, то есть $\left\{F_1(x_1,y_1,\ldots y_n,\ldots,y_1^{(n)},\ldots y_n^{(n)})=0\right\}$ называется системой ДУ

Механический смысл

 \mathbb{R}^n - фазовое пространство - пространство состояний системы

t - время, x_i - координаты точки M в \mathbb{R}^n

$$\begin{cases} \frac{dx_1}{dt} = \varphi_1(t, \{x_i\}) \\ \frac{dx_2}{dt} = \varphi_2(t, \{x_i\}) \end{cases} - \text{СДУ описывает состояние исследуемой системы во времени,} \\ \vdots \\ \frac{dx_n}{dt} = \varphi_n(t, \{x_i\}) \end{cases}$$

Nota. Такая система называется нормальной, то есть все уравнения разрешены относительно производных

Nota. Всякое ДУ $_n$ можно рассмотреть как СДУ: $y^{(n)} = f(x, y, y', \dots, y^{(n-1)}) \Longleftrightarrow y = y_1(x), y' = y_2(x, y_1), \dots$

Можно сделать и обратное - свести СДУ к ДУ $_n$

Метод исключения Рассмотрим на примере СДУ 2-ого порядка

$$\overline{\begin{cases}
\frac{dy}{dt} = f(x, y, t) \\
\frac{dx}{dt} = g(x, y, t)
\end{cases}} \Longleftrightarrow \begin{cases}
\dot{y} = f(x, y, t) \\
\dot{x} = g(x, y, t)
\end{cases} \Longleftrightarrow \begin{cases}
\ddot{y} = \frac{\partial f}{\partial t} + \frac{\partial f}{\partial x} \frac{dx}{dt} + \frac{\partial f}{\partial y} \frac{dy}{dt} = \frac{\partial f}{\partial t} + \frac{\partial f}{\partial x} g + \frac{\partial f}{\partial y} f \\
\dot{x} = g(x, y, t)
\end{cases}$$
Свели СДУ к ДУ₂: $\ddot{y} = \frac{\partial f}{\partial t} + \frac{\partial f}{\partial x} g + \frac{\partial f}{\partial y} f$

$$Nota.$$
 Чтобы свести к ДУ СДУ
$$\begin{cases} \dot{x}_1 = \varphi_1(t,x_1,\ldots,x_n) \\ \vdots \\ \dot{x}_n = \varphi_n(t,x_1,\ldots,x_n) \end{cases}$$
 выражение \dot{x}_i , для этого взять $\frac{d^{n-1}\dot{x}_1}{dt^{n-1}}$

Таким образом общий порядок СДУ (сумма порядков старших производных) будет равен порядку ДУ

$$Ex. \begin{cases} \dot{y} = y + 5x \\ \dot{x} = -y - 3x \end{cases} \iff \begin{cases} \ddot{y} = \dot{y} + 5\dot{x} \\ \dot{x} = -y - 3x \end{cases} \iff \begin{cases} \ddot{y} = \dot{y} + 5\dot{(-y - 3x)} \\ \dot{x} = -y - 3x \end{cases} \iff \begin{cases} \ddot{y} = \dot{y} - 5y - 15x \\ \dot{x} = -y - 3x \end{cases} \iff \begin{cases} \ddot{y} = \dot{y} - 5y - 15x \\ \dot{x} = -y - 3x \end{cases} \iff \ddot{y} + 2\dot{y} + 2y = 0$$

 $\stackrel{\frown}{X}$ p $\stackrel{\blacktriangledown}{V}$: $\lambda_{1,2} = -1 \pm i \rightarrow \overline{y} = e^{-t} (C_1 \cos t + C_2 \sin t)$

Найдем x(t) из 1-ого ДУ: $\dot{\overline{y}} = -e^{-t}(C_1\cos t + C_2\sin t) + e^{-t}(-C_1\sin t + C_2\cos t) = e^{-t}((C_2 - C_1)\cos t - (C_1 + C_2)\sin t)$

$$5x = \frac{\dot{y}}{y} - \overline{y} = e^{-t}((C_2 - 2C_1)\cos t - (C_1 + 2C_2)\sin t)$$

$$\begin{cases} y(t) = e^{-t}(C_1\cos t + C_2\sin t) \\ x(t) = \frac{1}{5}e^{-t}((C_2 - 2C_1)\cos t - (C_1 + 2C_2)\sin t) \end{cases}$$

Nota. Метод исключения сохраняет линейность, поэтому линейная СДУ (с постоян. коэфф.) сводится к ЛДУ (с пост. коэфф.)

Nota. СДУ из Ex. не содержала t в явном виде. Такие СДУ называются автономными

Матричный метод

$$\begin{cases} y_1' = a_{11}y_1 + a_{12}y_2 + \dots + a_{1n}y_n \\ \vdots & a_{ij} \in \mathbb{R} \\ y_n' = a_{n1}y_n + a_{n2}y_2 + \dots + a_{nn}y_n \\ \text{Обозначим } (y_1, \dots, y_n) = Y, \{a_ij\} = A_{\text{(матрица СДУ)}} \\ \text{Тогда СДУ запишется } Y' = AY \text{ (однородная СДУ, так как нет } f(x)) \\ \exists \lambda_1, \dots, \lambda_n \text{ - собственные числа } A \text{ и } h_i \text{ - собственный вектор для } \lambda_i \\ \text{Будем искать решение } Y \text{ в виде } Y = \ln e^{\lambda_i x} \\ \text{Подставим в СДУ: } Y' = \lambda_i h_i = e^{\lambda_i x} = A \underline{h_i} e^{\lambda_i x} = A Y \end{cases}$$

$$Ex. \begin{cases} \dot{x} = x + y \\ \dot{y} = 8x + 3y \end{cases} \qquad x(0) = 0, y(0) = 2$$

$$A = \begin{pmatrix} 1 & 1 \\ 8 & 3 \end{pmatrix} \begin{vmatrix} 1 - \lambda & 1 \\ 8 & 3 - \lambda \end{vmatrix} = 0$$

$$\lambda^2 - 4\lambda - 5 = 0, \lambda_1 = -1, \lambda_2 = 5$$

$$h_1 : \begin{pmatrix} [cc|c]2 & 1 & 0 \\ 8 & 4 & 0 \end{pmatrix} \sim \begin{pmatrix} [cc|c]2 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 \end{pmatrix} \rightarrow h_1 = \begin{pmatrix} 1 \\ -2 \end{pmatrix}$$

$$h_2 : \begin{pmatrix} [cc|c] - 4 & 1 & 0 \\ 8 & -2 & 0 \end{pmatrix} \sim \begin{pmatrix} [cc|c] - 4 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 \end{pmatrix} \rightarrow h_1 = \begin{pmatrix} 1 \\ 4 \end{pmatrix}$$

$$\begin{pmatrix} x \\ y \end{pmatrix} = C_1 h_1 e^{\lambda_1 t} + C_2 h_2 e^{\lambda_2 t} = C_1 \begin{pmatrix} 1 \\ -2 \end{pmatrix} e^{-t} = C_2 \begin{pmatrix} 1 \\ 4 \end{pmatrix} e^{5t}$$
Задача Коши:
$$\begin{pmatrix} 0 \\ 2 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} C_1 + C_2 \\ -2C_1 + 4C_2 \end{pmatrix} \rightarrow C_1 = -\frac{1}{3}, C_2 = \frac{1}{3}$$
Итак
$$\begin{cases} x(t) = -\frac{1}{3}e^{-t} + \frac{1}{3}e^{5t} \\ y(t) = \frac{2}{3}e^{-t} + \frac{4}{3}e^{5t} \end{cases}$$

Решения в Ex. линейно независимы (то есть $Y = C_1Y_1 + C_2Y_2$, где $Y_1 = h_ie^{\lambda_i t}$), так как $\lambda_1 \neq \lambda_2, \lambda_{1,2} \in \mathbb{R}$

Для кратных собственных \mathbb{R} -чисел нельзя построить базис из h_i , а чтобы составить общее решение СДУ, нужно n линейно независимых решений Y_i (ФСР). В этом случае используют жорданов базис (см. литературу)

Для $\lambda_{1,2} \in \mathbb{C}$ можно искать решения в том же виде, но потом свести к вещественным функциям (см. литературу \mathfrak{S})

4.7. Теория устойчивости (элементы)

Наводящие соображения:

Возьмем грузик, подвешенный на стержне. Когда он находится снизу, он находится в устойчивом равновесии, но когда сверху - в неустойчивом

Def. СДУ₂:
$$\begin{cases} \dot{x} = f_1(t,x,y) \\ \dot{y} = f_2(t,x,y) \end{cases}$$
 и НУ₁:
$$\begin{cases} x(0) = x_0 \\ y(0) = y_0 \end{cases}$$
 и НУ₂:
$$\begin{cases} \tilde{x}(0) = \tilde{x}_0 \\ \tilde{y}(0) = \tilde{y}_0 \end{cases}$$
 Решение СДУ $x = x(t), y = y(t)$ называется устойчивым по Ляпунову при $t \to +\infty$

$$\forall \varepsilon > 0 \; \exists \delta > 0 \; | \qquad \forall x, y \qquad \forall t > 0 \begin{cases} |\tilde{x}_0 - x_0| < \varepsilon \\ |\tilde{y}_0 - y_0| < \delta \end{cases}$$

$$\begin{cases} |\tilde{x}_0 - x_0| < \delta \\ |\tilde{y}_0 - y_0| < \delta \end{cases}$$
 Или
$$\Delta x(t) \to 0 \quad \text{при } t \to +\infty \text{ и} \begin{cases} \Delta x_0 \to 0 \\ \Delta y_0 \to 0 \end{cases}$$

Или
$$\Delta x(t) \to 0$$
 при $t \to +\infty$ и $\begin{cases} \Delta x_0 \to 0 \\ \Delta y_0 \to 0 \end{cases}$

Nota. Малое воздействие приводит к малым отклонениям от исходной траектории

Nota. Обычно рассматривают отклонение решений от нулевого, то есть $x_0=0$ $y_0=0$

$$Ex. \ \dot{y} + y = 1, \ \mathrm{HV}: \ y(0) = 1, \ \tilde{y}(0) = \tilde{y}_0 \ (\mathrm{малое} \ \mathrm{otkлohehue})$$
 $\begin{cases} y = Ce^{-t} + 1 \\ y(0) = 1 \end{cases} \rightarrow C = 0 \quad \begin{cases} y = Ce^{-t} + 1 \\ \tilde{y}(0) = \tilde{y}_0 \end{cases} \rightarrow C = \tilde{y} - 1$

$$\tilde{y} - y = (\tilde{y}_0 - y)e^{-t} + 1 - 1 = (\tilde{y}_0 - 1)e^{-t} \stackrel{t \to +\infty}{\longrightarrow} 0$$
 - устойчива

Классификация точек покоя. Будем рассматривать СДУ (автономную)

$$\begin{cases} \frac{dx}{dt} = ax + by \\ \frac{dy}{dt} = kx + my \end{cases} \dot{X} = AX \Longrightarrow \det(A - \lambda E) = 0$$
 Далее все зависит от $\lambda_{1,2}$

Заметим, что функции x = 0 и y = 0 являются решениями (подстановка)

Причем, точка
$$(0,0)$$
 - особая, так как СДУ $\to \frac{dy}{dx} = \frac{kx + my}{ax + by}$

Рассмотрим различные случаи значений $\lambda_{1,2}$:

1)
$$\lambda_1 \neq \lambda_2, \lambda_{1,2} \in \mathbb{R}^-$$

Тогда решения СДУ будут
$$x(t) = C_1 e^{\lambda_1 t} + C_2 e^{\lambda_2 t}$$
, $\dot{x}(t) = C_1 \lambda_1 e^{\lambda_1 t} + C_2 \lambda_2 e^{\lambda_2 t}$

Тогда решения СДУ будут
$$x(t) = C_1 e^{\lambda_1 t} + C_2 e^{\lambda_2 t}$$
, $\dot{x}(t) = C_1 \lambda_1 e^{\lambda_1 t} + C_2 \lambda_2 e^{\lambda_2 t}$ Подставляем в первое уравнение, из него получаем $y(t) = \frac{1}{b} (C_1(\lambda_1 - a)e^{\lambda_1 t} + C_2(\lambda_2 - a)e^{\lambda_2 t})$

Введем Н.У. $y(0) = y_0, x(0) = x_0$

Решение З.К.:
$$\begin{cases} x(t) = \frac{ax_0 + by_0 - x_0\lambda_2}{\lambda_1 - \lambda_2} e^{\lambda_1 t} + \frac{x_0\lambda_1 - ax_0 - by_0}{\lambda_1 - \lambda_2} e^{\lambda_2 t} \\ y(t) = \frac{1}{b} \left(\frac{ax_0 + by_0 - x_0\lambda_2}{\lambda_1 - \lambda_2} (\lambda_1 - a) e^{\lambda_1 t} + \frac{x_0\lambda_1 - ax_0 - by_0}{\lambda_1 - \lambda_2} (\lambda_2 - a) e^{\lambda_2 t} \right) \end{cases}$$
При $t \to +\infty$ $|e^{\lambda_i t}| < 1$ и $\forall \varepsilon > 0$
$$\begin{cases} |\tilde{x}_0 - x_0| < \delta \\ |\tilde{y}_0 - y_0| < \delta \end{cases} \Longrightarrow \begin{cases} |\tilde{x}(t) - x(t)| < \varepsilon \\ |\tilde{y}(t) - y(t)| < \varepsilon \end{cases}$$

$$\lim_{t \to +\infty} x(t) = 0, \lim_{t \to +\infty} y(t) = 0, \text{ то есть } (0,0) - \text{устойчивое решение}$$

Ex. 1.
$$\begin{cases} \dot{x} = -x \\ \dot{y} = -2y \end{cases} \iff \begin{cases} \frac{dx}{x} = -dt \\ \frac{dy}{y} = -2dt \end{cases} \iff \begin{cases} x = C_1 e^{-t} \\ y = C_2 e^{-2t} \end{cases} + \text{H.Y.} \Longrightarrow \begin{cases} x = x_0 e^{-t} \\ y = y_0 e^{-2t} \end{cases}$$

Изобразим интегральные кривые (фазовый портрет системы): СДУ $\Longrightarrow \frac{dy}{dx} = \frac{2y}{x} \Longrightarrow y = Cx^2$ В этом примере получается семейство парабол, при $t \to +\infty$ они все стремятся к (0,0) - устойчивому узлу

2)
$$\lambda_1 \cdot \lambda_2 < 0, \lambda_{1,2} \in \mathbb{R}$$

$$Ex. \ 2. \begin{cases} \dot{x} = x \\ \dot{y} = -2y \end{cases} \begin{cases} x = x_0 e^t \\ y = y_0 e^{-2t} \end{cases}$$
 Фазовый портрет $\frac{dy}{dx} = \frac{-2y}{x} \Longrightarrow y = \frac{C}{x^2}$

Гиперболы при $t \to \infty$ стремятся к точками ($\pm \infty$, 0) и образуют так называемое седло неустойчивости

3)
$$\lambda_{1,2} = \alpha \pm i\beta$$
, $\alpha < 0$

$$Ex. \ \mathcal{3}. \begin{cases} \dot{x} = -x + y \\ \dot{y} = -x - y \end{cases} \qquad \lambda_{1,2} = -1 \pm i$$

$$\begin{cases} x(t) = e^{-t}(x_0 \cos t + y_0 \sin t) \\ y(t) = e^{-t}(y_0 \cos t - x_0 \sin t) \end{cases} - \text{устойчивая}$$

Фазовый портрет: перейдем в ПСК $x = \rho \cos \varphi \quad x_0 = A \cos \varphi_0$ $y = \rho \sin \varphi \quad y_0 = A \sin \varphi_0$

Тогда
$$\begin{cases} \rho\cos\varphi = e^{-t} = A\cos(t-\varphi_0) \\ \rho\sin\varphi = e^{-t} = A\sin(t-\varphi_0) \end{cases} \implies \rho^2 = A^2e^{-2t} \Longrightarrow \rho = Ae^{-t}$$

Выразим t через φ : $\tan \varphi = \tan(t - \varphi_0)$

Получаем $\rho = Ae^{-(\varphi + \varphi_0 + \pi n)}$

Получается семейство логарифмических спиралей $(\rho = Ae^{\varphi})$

3')
$$\lambda_{1,2} = \pm i\beta(\alpha = 0)$$

$$\begin{cases} x(t) = x_0 \cos \beta t + y_0 \sin \beta t \\ y(t) = y_0 \cos \beta t - x_0 \sin \beta t \end{cases}$$

Фазовый портрет - семейство соосных и концентрических эллипсов. Центр этих эллипсов устойчивый

4)
$$\lambda_{1,2} \in \mathbb{R}, \lambda_1 \cdot \lambda_2 = 0$$

Lab.

1.
$$\begin{cases} \dot{x} = 0 \\ \dot{y} = -y \end{cases}$$

$$2. \begin{cases} \dot{x} = -x \\ . \end{cases}$$

$$\dot{y} = -y$$

$$3. \begin{cases} \dot{x} = y \\ \dot{y} = -0 \end{cases}$$

Обобщим. Если хотя бы один $\lambda \neq 0$ и лежит слева от $Im\lambda$, то решение устойчивое

X. Программа экзамена в 2023/2024

Линейная алгебра.

1. Евклидово пространство: определение, неравенство Коши-Буняковского. Нормированное евклидово пространство.

Скалярное произведение - функция (x, y), обладающая свойствами:

- (a) (x, y) = (y, x)
- (b) $(\lambda x, y) = \lambda(x, y), \quad \lambda \in \mathbb{R}$
- (c) (x+z,y) = (x,y) + (z,y)
- (d) $\forall x \in L \ (x, x) \ge 0 \ \text{if} \ (x, x) = 0 \Longrightarrow x = 0$

Евклидовым называет такое линейное пространство, на котором определено скалярное произведение

Неравенство Коши-Буняковского: $(x, y)^2 \le (x, x)(y, y)$

Hopma - функция ||x||, такая что

- (a) $||x|| \ge 0$ и $||x|| = 0 \Longrightarrow x = 0$
- (b) $\|\lambda x\| = |\lambda| \cdot \|x\|$ $\lambda \in \mathbb{R}$
- (c) $||x+y|| \le ||x|| + ||y||$ $\forall x, y \in L$ неравенство треугольника

Нормированное Евклидово пространство: E^n является нормированным, если $||x|| = \sqrt{(x,x)}$

2. Ортонормированный базис, ортогонализация базиса. Матрица Грама. Инвариантность евклидовых пространств.

Ортонормированный базис - такой базис, что $(e_i,e_j)= egin{cases} 0, i \neq j \\ 1, i=j \end{cases}$

Теорема о существовании ортонормированного базиса (доказывается по матиндукции) Матрица Грама: Матрицу $\Gamma = (e_i, e_j)_{i,j=1...k}$ называют матрицей Грама

3. Ортогональность вектора подпространству, ортогональное дополнение. Задача о перпендикуляре.

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)

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

4. Линейный оператор: определение, основные свойства.

Линейный оператор - это отображение $V^n \stackrel{\mathcal{A}}{\Longrightarrow} W^m$

Свойства:

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

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

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

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

5. Обратный оператор. Взаимно-однозначный оператор.

Обратный оператор: $\mathcal{B}: W \to V$ называется обратным оператором для $\mathcal{A}: V \to W$ если $\mathcal{B}\mathcal{A} = \mathcal{A}\mathcal{B} = I$ (обозначается $\mathcal{B} = \mathcal{A}^{-1}$)

Взаимно-однозначный оператор: $\mathcal{A}:V\to W$ так, что $\mathcal{A}V=W$ и $\forall x_1\neq x_2(x_1,x_2\in W)$

$$V) \quad \begin{cases} y_1 = \mathcal{A}x_1 \\ y_2 = \mathcal{A}x_2 \end{cases} \implies y_1 \neq y_2$$

 $\operatorname{Torдa} \mathcal{A}$ называется взаимно-однозначно действующим

6. Матрица линейного оператора. Преобразование матрицы при переходе к новому базису. Матрица оператора: Матрица $A=a_{ij}{}_{i=1..m,j=1..n}$ называется матрицей оператора $\mathcal{A}:V^n\to W^m$ в базисе $\{e_j\}_{j=1}^n$ пространства V^n

Преобразование к другому базису: $\mathcal{T}: V^n \to V^n$ - преобразование координат, то есть $Te_i = e_i'$

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

7. Ядро и образ оператора. Теорема о размерностях.

Ядро и образ:

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

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

Теорема о размерностях: $\mathcal{A}: V \to V$, тогда $\dim Ker\mathcal{A} + \dim Im\mathcal{A} = \dim V$

8. Собственные числа и собственные векторы оператора. Теоремы о диагональной матрице оператора.

Собственное число λ - такое, что удовлетворяет вековому уравнению $|A-\lambda I|=0$

Кратность корня λ_i называется алгебраической кратностью

Собственный вектор - такой вектор x, что $\mathcal{A}x = \lambda x$

$$U_{\lambda_i} = \{ x \in V \mid \mathcal{A}x = \lambda_i x \} \cup \{0\}$$

 $\dim U_{\lambda_i}$ - геометрическая кратность числа λ_i

Теорема о диагонализации: \mathcal{A} - диаг.-ем \iff ∃ базис из собственных векторов \iff сумма алгебраических кратностей равна сумме геометрических

9. Сопряженный и самосопряженный операторы в вещественном евклидовом пространстве: определения, основные свойства. Свойства собственных чисел и собственных векторов самосопряженного оператора.

Сопряженный оператор: Оператор \mathcal{A}^* называется сопряженным для $\mathcal{A}:V\to V,$ если $(\mathcal{A}x,y)=(x,\mathcal{A}^*y)$

 \mathcal{A}^* сопряженный для $\mathcal{A},$ если $A^*=A^T$ в любом ортонормированном базисе

Свойства:

1)
$$I = I^*$$

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

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

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

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

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

Самосопряженный оператор: \mathcal{A} называется самосопряженным, если $\mathcal{A} = \mathcal{A}^*$

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

Свойства:

- 1) $\mathcal{A} = \mathcal{A}^*$, $\lambda : \mathcal{A}x = \lambda x (x \neq 0)$. Тогда, $\lambda \in \mathbb{R}$
- 2) $\mathcal{A} = \mathcal{A}^*$, $\mathcal{A}x_1 = \lambda_1 x_1$, $\mathcal{A}x_2 = \lambda_2 x_2$ и $\lambda_1 \neq \lambda_2$. Тогда $x_1 \perp x_2$

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

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

10. Структура образа самосопряженного оператора. Проектор. Спектральное разложение оператора.

Проектор: Оператор $P_i x = (x, e_i) e_i$ называется проектором на одномерное пространство, порожденное e_i (линейная оболочка)

Спектральное разложение: $\mathcal{A} = \sum_{i=1}^{n} \lambda_i P_i$

11. Ортогональная матрица и ортогональный оператор. Геометрический смысл ортогонального преобразования.

Ортогональный оператор: T - ортогональный оператор, если (Tx, Ty) = (x, y)

Следствие: ||Tx|| = ||x||, то есть T сохраняет расстояние

Ортогональная матрица: Матрица A называется ортогональной если $A^{-1} = A^T$

12. Билинейные формы: определения, свойства. Матрица билинейной формы.

Билинейная форма: $x,y\in V^n$ Отображение $\mathcal{B}:V^n\to\mathbb{R}$ (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) $\mathcal{B}(x,\lambda y + \mu z) = \lambda \mathcal{B}(x,y) + \mu \mathcal{B}(x,z)$

Матрица: $\{e_i\}_{i=1}^n$ - базис $V_n,\ u,v\in V^n$. Тогда $\mathcal{B}(u,v)=\sum_{i=1}^n\sum_{i=1}^nb_{ij}u_iv_j,$ где $b_{ij}\in\mathbb{R}$ - матрица

13. Квадратичная форма: определения, приведение к каноническому виду.

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

14. Знакоопределенность квадратичной формы: необходимые и достаточные условия. Критерий Сильвестра.

Положительно определенный оператор: 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) $\mathcal R$ называется положительным, если $\forall x \in V, \ x \neq 0 \quad (\mathcal R x, x) > 0$

Критерий Сильвестра: $\mathcal{A}: V^n \to V^n$ - положительно определен \Longleftrightarrow

$$\forall k=1..n$$
 угловые миноры $\Delta_k=\begin{vmatrix} a_{11} & \dots & a_{1k} \\ \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{k1} & \dots & a_{kk} \end{vmatrix}>0$

Дифференциальные уравнения.

1. Обыкновенное дифференциальное уравнение (ДУ): задача о радиоактивном распаде и задача о падении тела. Определение ДУ, решения ДУ и их геометрический смысл. Задача Коши.

Задача о распаде: 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

$$Q(t) = Ce^{-nt}$$

Задача о падении тела: Тело массой m брошено вверх с начальной скоростью v_0 . Нужно найти закон движения y = y(t). Сопротивлением воздуха пренебречь.

$$y(t) = \int (-gt + C_1)dt = \boxed{-\frac{gt^2}{2} + C_1t + C_2 = y(t)} - \text{ общий закон}$$

$$\boxed{y^*(t) = v_0t - \frac{gt^2}{2}} - \text{частный закон при } y(t_0) = 0, y'(t_0) = v_0$$

$$\left|y^*(t)=v_0t-rac{gt^2}{2}
ight|$$
 - частный закон при $y(t_0)=0,y'(t_0)=v_0$

Определение: Уравнение $F(x, y(x), y'(x), ..., y^{(n)}(x)) = 0$ - называется обыкновенным ДУ *п*-ого порядка (*)

Решением ДУ (*) называется функция y(x), которая при подстановке обращает (*) в тождество

Задача Коши:
$$\begin{cases} y(x_0) = y_0 \\ \vdots \\ y^{(n-1)}(x_0) = y_0^{(n-1)} \end{cases}$$
 - система начальных условий (**)
Тогда
$$\begin{cases} (*) \\ (**) \end{cases}$$
 - задача Коши (ЗК)

2. Уравнение с разделяющимися переменными.

УРП:
$$m(x)N(y)dx + M(x)n(y)dy = 0$$

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

OУ:
$$P(x,y)dx + Q(x,y)dy = 0$$
, где $P(x,y), Q(x,y)$ - однородные функции одного порядка

- однородное уравнение

Решение:
$$Cx = e^{\int \frac{dt}{f(t)-t}}$$
, где $t = \frac{y}{x}$

4. Уравнение в полных дифференциалах.

Уравнение в полных дифференциалах:
$$P(x,y)dx + Q(x,y)dy = 0$$
 $\frac{\partial P}{\partial y} = \frac{\partial Q}{\partial x}$ - УПД

Решение:
$$\Phi(x, y) = \int_{(x_0, y_0)}^{(x, y)} P dx + Q dy = 0$$

5. Линейное уравнение первого порядка. Метод Лагранжа.

ЛДУ:
$$y' + p(x)y = q(x)$$
 - ЛДУ₁

Метод Лагранжа: Принцип: если удалось найти частное решение ДУ_{однор} (обозначим y_0), то общее решение ДУ_{неод} можно искать в виде $y = C(x)y_0$

Решение:
$$y_0 = e^{-\int p(x)dx}$$
, $C(x) = \int q(x)e^{\int p(x)dx}dx$

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

6. Теорема существования и единственности решения задачи Коши. Особые решения.

Теорема существования и единственности: **Th.** Если
$$\exists U(M_0) \mid \begin{cases} f(x,y) \in C_{U(M_0)} \\ \frac{\partial f}{\partial y} - \text{ orp. B } U(M_0), \end{cases}$$
 то

в M_0 $\exists ! y(x)$ - решение ДУ

7. Уравнения п-ого порядка, допускающие понижение порядка.

ДУ высших порядков: 1* Непосредственно интегрирование

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

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

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

 2^* ДУ₂, не содержащие y(x)

$$F(x, y'(x), y''(x)) = 0$$

Замена y'(x) = z(x), получаем:

$$F(x, z(x), z'(x)) = 0$$
 - ДУ₁

3* ДУ₂, не содержащие x

$$F(y(x),y'(x),y''(x))=0$$

Замена
$$y'(x) = z(y)$$
 $y''(x) = \frac{dz(y(x))}{dx} = \frac{dz}{dx}\frac{dy}{dx} = z'_y y' = z'z$

8. Линейные однородные дифференциальные уравнения (ЛОДУ): определения, решение ЛОДУ2 с постоянными коэффициентами для случая различных вещественных корней характеристического уравнения.

Определение: $a_0(x)y^{(n)}(x)+a_1(x)y^{(x)}+\cdots+a_{n-1}y'(x)+a^n(x)y=f(x)$, где y=y(x) - неизв. функция, - это ЛДУ $_n$

Решение ЛОДУ₂:
$$y'' + py' + qy = f(x)$$
, $p, q \in \mathbb{R}$

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

$$1$$
 случай: $\lambda_{1,2} \in \mathbb{R}, \lambda_1 \neq \lambda_2 \Longrightarrow y(x) = C_1 e^{\lambda_1 x} + C^2 e^{\lambda_2 x}$

9. Решение ЛОДУ2 с постоянными коэффициентами для случая вещественных кратных корней характеристического уравнения.

$$2$$
 случай: $\lambda_1 = \lambda_2 = \lambda \in \mathbb{R} \Longrightarrow y(x) = (C_1x + C_2)e^{\lambda x}$

10. Решение ЛОДУ2 с постоянными коэффициентами для случая комплексных корней

характеристического уравнения.

- 3 случай: $\lambda = \alpha \pm i\beta \in \mathbb{C} \Longrightarrow y(x) = C_1 e^{\alpha x} \sin \beta x + C_2 e^{\alpha x} \cos \beta x$
- 11. Свойства решений ЛОДУ2: линейная независимость решений, определитель Вронского. Теоремы 1,2.
- 12. Свойства решений ЛОДУ2: линейная комбинация решений, линейная зависимость решений. Определитель Вронского. Теоремы о вронскиане.
- 13. Свойства решений ЛОДУ2: линейная комбинация решений, линейная зависимость решений. Теорема о структуре общего решения ЛОДУ2. Фундаментальная система решений (определение).
- 14. Свойства решений ЛНДУ2: теоремы о структуре общего решения и решении ДУ с суммой правых частей.
- 15. Структура решения ЛОДУп: линейная независимость решений, нахождение фундаментальной системы решений по корням характеристического уравнения.
- 16. Решение ЛНУ2 с постоянными коэффициентами: специальная правая часть, поиск частного решения методом неопределенных коэффициентов.
- 17. Решение ЛНУ2: метод вариации произвольных постоянных (Лагранжа).
- 18. Системы дифференциальных уравнений: определения, решение методом исключения.
- 19. Системы дифференциальных уравнений: определения, решение матричным методом в случае различных вещественных собственных чисел.
- 20. Теория устойчивости: определение устойчивости по Ляпунову, фазовая плоскость, траектории ДУ. Примеры устойчивого и неустойчивого решения.