

Содержание

[Линейные операторы](#)

[Линейные операторы и их матричная запись](#)

[Алгебра операторов и матриц](#)

[Обратная матрица. Обратный оператор](#)

[Обратный оператор](#)

[Тензорная алгебра](#)

[Замена координат и матрицы линейного оператора при замене базиса.](#)

[Тензор. Ковариантность. Независимость от ПЛФ. Определение тензора.](#)

[Свёртка и транспонирование тензоров](#)

[Определитель линейного оператора. Внешняя степень л. оператора.](#)

[Теорема об умножении определителей](#)

[Инвариант матрицы л.о. Инвариантность подпр-ва](#)

[Собственные векторы и собственные значения\(собственные числа\) л.о.](#)

[Спектральный анализ оператора с простым спектром](#)

[Спектральный анализ оператора скалярного типа](#)

[Спектральный анализ линейных операторов в конечномерном пространстве: операторы общего вида](#)

[Ультраинвариантные подпр-ва л.о.](#)

[Идеалы алгебры скалярных полиномов](#)

[Алгебра операторных полиномов. Идеал. Минимальный полином
оператора](#)

[Спектральная теорема для оператора общего вида](#)

[Структура нильпотентного оператора. Базис Жордана\(обзор\)](#)

[Евклидово пространство](#)

[Метрические, нормированные, вещественные евклидовы пространства](#)

[Геометрия евклидова пространства \[R C\] Основные неравенства](#)

[Ортогональный наборы векторов Процесс ортогонализации](#)

[Грана-Шмидта](#)

[Ортогональный проектор. Задача о перпендикулярах](#)

[Естественный изоморфизм \$E\$ и \$E^*\$](#)

[Эрмитовский сопряженный и эрмитов оператор???](#)

[Унитарные и ортогональные операторы](#)

[Квадратичные формы](#)

Линейные операторы

Линейные операторы и их матричная запись

§ 18 Линейные операторы и их матрическая запись.

Оп-ратор: Линейный оператор (отображение)

Пусть X, Y - л. п. над F . Отображение $A: X \rightarrow Y$ назов. линейным отображением (или линейским оператором) если

1. $A(x_1 + x_2) = A(x_1) + A(x_2)$;
 2. $A(\lambda x_1) = \lambda A(x_1)$;
- $\forall x_1, x_2 \in X, \forall \lambda \in F$.

$$A(x) = y \\ x \in X; y \in Y \quad // \text{беспр-назначение} \text{ по-д.}$$

NB: можно обозначать $A(x) \leftrightarrow Ax$

Оп-ратор: Автоморфизм

Если $A: X \rightarrow X$, то A назов. автоморфизмом.

F.e.: 1. $A: X \rightarrow X$ но по-д. $A(x) = x$; // NB: Образование $A = \mathbb{I}$ назов. единичным линейным оператором (единичным)

$$\mathbb{I}_x = x. (\forall x \in X)$$

2. Нулевой оператор

$$O: X \rightarrow Y \text{ но по-д. } O(x) = 0_y;$$

3. Проекция

$$] X = L_1 + L_2; \triangle P_{L_1}^{L_2}: X \rightarrow X \left(\text{но: } P_{L_1}^{L_2}: X \rightarrow L_1 \right)$$

4. Оператор дифференцирования

$$X = \mathcal{P}_n = \{ p(t): \deg p \leq n \}; \triangle D: X \rightarrow X \text{ но по-д.} D(p(t)) = \frac{dp(t)}{dt} = \dot{p}(t) \in \mathcal{P}_n$$

$$\text{Прим: } D: \mathcal{P}_n \rightarrow \mathcal{P}_n$$

$$\text{Номи: } D: \mathcal{P}_n \rightarrow \mathcal{P}_{n-1}$$

5.

$$] X = C(-1; 1)$$

$K(x, y)$ - беспр-наз. по-д. по

$$\triangle K: X \rightarrow X \text{ но по-д. } K(f(x)) = \int_{-1}^1 K(x, y) \cdot f(y) dy \text{ ex}$$

Матрица линейного оператора

Типич. $A: X \rightarrow Y$

$$X: \dim X = n \quad Y: \dim Y = m$$

$$\beta_X = \{e_i\}_{i=1}^n \quad \beta_Y = \{h_k\}_{k=1}^m$$

$$\Delta A e_i = \underbrace{\sum_{k=1}^m \lambda_i^k h_k}_{\text{в } Y} \quad (i=1, 2, \dots, n) \quad (*)$$

Определение: Матрица линейного оператора

Матрица $A = \|\lambda_i^k\|$ называемая по правилу (*) назов. матр. лин. опр.-ра
б наше базисов β_X и β_Y .

$$\begin{aligned} \text{F.e.: 1. } J: X &\rightarrow X; \quad A = \begin{pmatrix} h_1 \\ h_2 \\ \vdots \\ h_m \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} \lambda_1^1 & \lambda_2^1 & \dots & \lambda_n^1 \\ \lambda_1^2 & \lambda_2^2 & \dots & \lambda_n^2 \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ \lambda_1^m & \lambda_2^m & \dots & \lambda_n^m \end{pmatrix}_{[m \times n]} \\ \Leftrightarrow I = \begin{pmatrix} 1 & 0 & \dots & 0 \\ 0 & 1 & \dots & 0 \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ 0 & 0 & \dots & 1 \end{pmatrix} &= E; \quad \begin{array}{c} \uparrow \\ A_{e_1} \end{array} \quad \begin{array}{c} \uparrow \\ A_{e_2} \end{array} \quad \begin{array}{c} \uparrow \\ A_{e_m} \end{array} \end{aligned}$$

2. $O: X \rightarrow Y$ no ϕ -ре $O_X = O_Y$
 $\dim X = n; \dim Y = m;$

$$O = \begin{pmatrix} 0 & 0 & \dots & 0 \\ 0 & 0 & \dots & 0 \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ 0 & 0 & \dots & 0 \end{pmatrix}_{[m \times n]}$$

$$P_{L_1}^{||L_2}: X \rightarrow X$$

$$\beta_{L_1} = \{e_i\}_{i=1}^k; \quad \beta_{L_2} = \{e_i\}_{i=k+1}^n$$

$$\dim L_1 = k; \quad \dim L_2 = n-k;$$

$$\dim X = n;$$

$$P_{L_1}^{||L_2} = \begin{pmatrix} e_1 & & & & & & & \\ e_2 & & & & & & & \\ \vdots & & & & & & & \\ e_k & & & & & & & \\ \hline e_{k+1} & 0 & 0 & \dots & 0 & 0 & \dots & 0 \\ e_{k+2} & 0 & 0 & \dots & 0 & 0 & \dots & 0 \\ \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ e_n & 0 & 0 & \dots & 0 & 0 & \dots & 0 \end{pmatrix}_{[n \times n]}$$

$$P_{L_1}^{||L_2}: X \rightarrow L_1 \quad P_{L_1}^{||L_2} = (E_k \mid 0_{k, n-k})$$

$$P_{L_1}^{||L_2} = \begin{pmatrix} E_k & 0_{k, n-k} \\ \hline 0_{n-k, k} & 0_{n-k, n-k} \end{pmatrix}$$

4.

$$D: \mathcal{P}_n \rightarrow \mathcal{P}_n \quad (X = \mathcal{P}_n)$$

$$D(p(t)) = p'(t)$$

$$\beta_{\mathcal{P}_n} = \{1, t, t^2, \dots, t^n\}$$

$$\deg D = n-1;$$

$$D = \begin{pmatrix} 0 & 1 & 0 & 0 & & & & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 2 & 0 & & & & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 3 & & & & 0 & 0 \\ \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & & & \vdots & \vdots \\ 0 & 0 & 0 & 0 & & & & n-1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & & & & 0 & n \\ 0 & 0 & 0 & 0 & & & & 0 & 0 \\ D & D_t & & & & & & D_t^n & \\ & & & & & & & & n-t^{n-1} \end{pmatrix}$$

Теорема:

Тогда $X: \beta_X = \{e_i\}_{i=1}^n$

$Y: \beta_Y = \{h_k\}_{k=1}^m$

$A: X \rightarrow Y$ - лин. опр.

$A_{[m \times n]} = \|\lambda_i\|$ - макс. лин. опр. A по
направлению.

Задание линейного оператора
единственным заданием его матрицы
в виде декомпозиции базисов X и Y .

 Δ

1. \Rightarrow Проблема.

2. \Leftarrow Нек $x \in X \Rightarrow$ как найти $y = Ax$?

$$x = \sum_{i=1}^n z^i e_i; \quad y = \sum_{i=1}^m y^i h_k;$$

$$\begin{aligned} Ax &= A\left(\sum_{i=1}^n z^i e_i\right) \stackrel{\text{линейн.}}{=} \sum_{i=1}^n A(z^i e_i) \stackrel{\text{линейн.}}{=} \sum_{i=1}^n z^i A e_i = \sum_{i=1}^n z^i \left(\sum_{k=1}^m \lambda_i^k, h_k\right) = \\ &= \sum_{k=1}^m \left(\sum_{i=1}^n \lambda_i^k z^i\right) h_k = \sum_{k=1}^m y^k h_k; \quad \boxed{y^k = \sum_{i=1}^n \lambda_i^k z^i} \end{aligned}$$

$$Y = A \cdot X$$

Итог. выраж.

$$y = A \cdot x$$

$$Y = \begin{pmatrix} y^1 \\ y^2 \\ \vdots \\ y^m \end{pmatrix}; \quad X = \begin{pmatrix} z^1 \\ z^2 \\ \vdots \\ z^n \end{pmatrix};$$

Date: 16 February 2016
[Tuesday]

Определение: Прямое произведение пространств
 Тогда $X \times Y = \{ \text{бес. линейные операторы } A: X \rightarrow Y \mid (X, Y \text{ над полем } F) \}$
 Тогда $X \times Y$ назов. прямым произведением пространств $X \text{ и } Y$

Определение: Сумма лин. опр. / Применение лин. опр. на лин. подр.

$\exists A, B \in X \times Y$ Тогда 1. сложение $C = A + B : X \rightarrow Y$ назов суммой линейных операторов, если $\forall x \in X \quad C_x = Ax + Bx$
 2. умножение $D = \lambda \cdot A$ ($\lambda \in F$) назов. применением линейного оператора A , если $\forall x \in X \quad Dx = \lambda Ax$

Лемма: Составление $C \circ D$ - линейное операторы

$$1. \quad C(x_1 + x_2) \stackrel{\text{def}}{=} A(x_1 + x_2) + B(x_1 + x_2) = Ax_1 + Ax_2 + Bx_1 + Bx_2 = Cx_1 + Cx_2;$$

$$2. \quad D(\lambda x) \stackrel{\text{def}}{=} \lambda A(x_1 + x_2) = \lambda Ax_1 + \lambda Ax_2 = Dx_1 + Dx_2$$

Теорема: $X \times Y$ - лин. пр-во над полем F ;

△ . По определению

Будем в рассматривать $X \times Y$

$$\exists X \leftrightarrow \dim X = n; \quad B_X = \{ e_i \}_{i=1}^n$$

$$\exists Y \leftrightarrow \dim Y = m; \quad B_Y = \{ h_k \}_{k=1}^m$$

$$\triangle \quad \begin{array}{l} \text{если } X \rightarrow Y \text{ по } \varphi\text{-из} \quad \varphi^i_k x = \sum_{i=1}^n \sum_{k=1}^m \varphi^i_k e_i h_k, \\ \text{тогда } x = \sum_{i=1}^n \sum_{k=1}^m \varphi^i_k e_i h_k; \end{array}$$

$$\triangle \quad \varphi^i_k(e_j) = (e_j)^i \cdot h_k = \delta_{ij} h_k, \quad e_j = \begin{pmatrix} 0 \\ 0 \\ \vdots \\ 1 \\ 0 \end{pmatrix} \xrightarrow{j};$$

$$\varphi^i_k = \begin{pmatrix} h_1 & \dots & 0 & \dots & 0 \\ 0 & \dots & 0 & \dots & 0 \\ \vdots & & \vdots & & \vdots \\ 0 & \dots & 1 & \dots & 0 \\ 0 & \dots & 0 & \dots & 0 \end{pmatrix} \quad \Leftrightarrow \quad \varphi^i_k.$$

Лемма: $X \times Y \subset F_n^m$ (R_n^m или C_n^m) - изоморфна;

$$\left. \begin{array}{l} \triangle \quad A \xleftrightarrow{\text{def. } \{ h_k \}} A_{[n \times n]} \\ \triangle \quad A+B \xleftrightarrow{\text{наг.}} A+B; \quad \lambda A \xleftrightarrow{\text{наг.}} \lambda \cdot A \end{array} \right\} \dim X \times Y = \dim F_n^m = m \cdot n;$$

▲

Алгебра операторов и матриц

Теорема: $\{e_i\}_{k=1}^n$ $i = 1, \dots, n$ — базис $X \times Y$ // отображение базиса \rightarrow базис

Теорема: $\|A\| = \|L_i\|$ — модуль A в $\{e_i\}_{i=1}^n$ и $\{h_k\}_{k=1}^m$ пространства $X \times Y$
 $(A: X \rightarrow Y)$

Монджа: 1. $A = \sum_{i=1}^n \sum_{k=1}^m L_i^k \cdot E_k^i;$

2. $A = \sum_{i=1}^n \sum_{k=1}^m L_i^k e_k^i;$

§ 19 Алгебра операторов и мондуз;

Определение: Применение линейных операторов

Типы $X: \dim X = n; B_X = \{e_i\}_{i=1}^n$

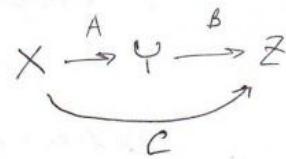
$Y: \dim Y = m; B_Y = \{h_k\}_{k=1}^m$

$Z: \dim Z = p; B_Z = \{f_j\}_{j=1}^p$

$A: X \rightarrow Y$

$B: Y \rightarrow Z$

$C: X \rightarrow Z$



Применение линейных операторов β к A находит отображение C ,
 определяемое $C = A * \beta: X \rightarrow Z$, если для $x \in X$ $C(x) = \beta(Ax);$

Лемма: $C: X \rightarrow Z$ — линейный оператор

1. $C(x_1 + x_2) = \beta(A(x_1 + x_2)) = \beta(Ax_1 + Ax_2) = \beta(Ax_1) + \beta(Ax_2) = Cx_1 + Cx_2$
2. $C(\lambda x_1) = \beta(A(\lambda x_1)) = \beta(\lambda Ax_1) = \lambda \cdot \beta(Ax_1) = \lambda Cx_1;$

$A \leftrightarrow A_{[m \times n]} = \|L_k\|;$

$B \leftrightarrow B_{[n \times p]} = \|\beta_k\|;$

$C \leftrightarrow C_{[m \times p]} = \|\gamma_i^k\|;$

$\gamma_i^k = (\ell e_i)^k \quad [(e_x)^k = \sum \gamma_i^k \beta_i^k];$

$$\begin{aligned} \ell e_i &= B(Ae_i) = B\left(\sum_{k=1}^m L_i^k h_k\right) = \sum_{k=1}^m L_i^k \cdot \beta h_k = \\ &= \sum_{k=1}^m L_i^k \sum_{j=1}^p \beta_k^j \ell_j^k = \sum_{j=1}^p \sum_{k=1}^m (\beta_k^j L_i^k) \cdot \ell_j^k \end{aligned}$$

$C e_i = \sum_{j=1}^p \gamma_i^j \cdot \ell_j^k$

Итак: $\gamma_i^j = \sum_{k=1}^m \beta_k^j L_i^k$

t. e. $B \cdot A = C$
 $[m \times n] [n \times p] [m \times p]$

Теорема:

$$\text{Тусс } C = B \cdot A \quad \text{Монга } C = A \cdot B;$$

$\begin{matrix} \text{если } \\ \text{мат.} \end{matrix}$ $\begin{matrix} \text{мат.} \\ \text{мат.} \end{matrix}$

Оп-ние: Альгебра

X - мат. ур-во над полем F . X назов. альгеброй, если X наделено 2-ой выщущейся бинарной операцией, называемой умножением "·".

6) доказано: $\forall x, y, z \in X$

1. $(x \cdot y) \cdot z = x \cdot (y \cdot z)$ ассоциативность
2. $(x+y) \cdot z = x \cdot z + y \cdot z;$
 $z(x+y) = zx + zy;$
3. $\forall \lambda \in F \quad (\lambda x) \cdot y = x \cdot (\lambda y) = \lambda(x \cdot y);$

F.e:

1. $C \quad z_1 + z_2, z_1 \cdot z_2$

	1	i
1	1	i
i	i	-1

// Помощь Кэли

$$z = x + iy;$$

2. Комплексное

$$R^4 \quad x = (x_0, x_1, x_2, x_3)$$

$$x = 1 \cdot x_0 + i x_1 + j x_2 + k x_3;$$

	1	i	j	k
1	1	i	j	k
i	i	-1	k	$-j$
j	j	$-k$	-1	i
k	k	j	$-i$	-1

Оп-ние: Абелева (коммутативная) альгебра

Альгебра X назов. коммутативной (абелевой) если для $\forall x, y \in X \quad x \cdot y = y \cdot x$:

F.e:

3. $P_n = \left(p(t) \mid \deg p(t) \leq n \right)$, но! $P_\infty = \left(p(t) \mid \deg p(t) \leq \infty \right)$

$\begin{matrix} \text{мат.} \\ \text{алг} \end{matrix}$ $\begin{matrix} \text{алг} \\ \text{альг} \end{matrix}$

4. Некоммутативное альгебра

$$R_n^n, C_n^n$$

$$5. X \times X = \{ A: X \rightarrow X \}$$

$\dim X = n$
(нагл. R или C)

Лемма: $X \times X$ - альгебра

Обратная матрица. Обратный оператор

Теорема:

 F_n изоморфно $X \times X$ ($\dim X = n$)

Оп-ние: Примитивное Альгебра

X и Y - альгебра над полем n
также $\dim X = \dim Y = n$

Альгебра X и Y изоморфна, если
они сохраняют множество и структуру и изомор-
помножение структуру т.е.

$$\forall x_1 \leftrightarrow y_1 \quad \forall x_2 \leftrightarrow y_2; \quad \forall \lambda \in F \quad \begin{aligned} 1. \quad &x_1 + x_2 \leftrightarrow y_1 + y_2 \\ 2. \quad &\lambda x_1 \leftrightarrow \lambda y_1 \\ 3. \quad &x_1 \cdot x_2 \leftrightarrow y_1 \cdot y_2 \end{aligned}$$

Теорема:

Альгебра $\text{матриц } F_n^n$ изоморфна альгебре $X \times X$ (уп-ло кин. опр. $A: X \rightarrow X$);

§ 20 Обратное значение. Обратный оператор.

I. Некоторые свойства из теории альгебр.

Оп-ние: Единица альгебра

Единица альгебра X назыв. элемент $e \in X$: $\forall x \in X \quad ex = x \cdot e = x$ F.e.: 1. $C(1; 0)$ 3. $F_n^n : E = \begin{pmatrix} 1 & 0 & \dots \\ 0 & 1 & \dots \\ \vdots & \vdots & \ddots \end{pmatrix};$ 2. Квадратич. $(1; 0; 0; 0)$; 4. $X \times X \leftrightarrow J (J_x = x)$;

Оп-ние: Левый / Правый обратный эл-т.

Такое $x, y \in X$, $x \cdot y = e$. Тогда y назыв. правым обратным к x , а
 x назыв. левым обратным к y .

Оп-ние: Обратный эл-т.

$\exists z \in X$ левый обратный эл-т к z , обозначающий одновременно и
правым обратным к z , обозначается z^{-1} и назыв. обратным к z
 $z \cdot z^{-1} = z^{-1} \cdot z = e$.

Теорема:

$\exists z \in X$, z имеет 1. лев. обр.-тн x $x \cdot z = e$;
2. прав. обр.-тн y $z \cdot y = e$;

Тогда z обратим, и у него
 $\exists z^{-1} = x = y$, при этом
 z^{-1} единственный.

Доказательство:

$$\left. \begin{aligned} 1. \quad &x \cdot z \cdot y = (x \cdot z)y = e \cdot y = y \\ 2. \quad &z \cdot x \cdot y = x(z \cdot y) = x \cdot e = x \end{aligned} \right\} \exists z^{-1} = x = y, z - \text{обратим};$$

единственность:

$$3. \quad \Delta z^{-1}, z^{-1}$$

$$\begin{aligned} z^{-1} \cdot z \cdot z^{-1} &\equiv (z^{-1} \cdot z) z^{-1} = e \cdot z^{-1} = z^{-1} \\ &\equiv z^{-1} \cdot (z \cdot z^{-1}) = z^{-1} \cdot e = z^{-1} \end{aligned}$$

II. Обратная матрица. Гауссовское разложение.

Оп-не: Обратная матрица

F_n^n - алгебра $\tilde{A} : \tilde{A} \cdot A = A \cdot \tilde{A} = E$, \tilde{A} - обратная к A ; $A_{nxn} \in F_n^n$

Оп-не: Несingularная матрица

A несинг. неsingular, если $\det A \neq 0$.

Теорема: Для $\exists \tilde{A}^1$ неодн. и гор., если $\det A \neq 0$:

Δ $\left\{ \begin{array}{l} AC = E \\ A = \|\alpha_k^i\| \\ B = \|\beta_k^i\| \quad E = \|\delta_k^i\| \\ C = \|\gamma_k^i\| \end{array} \right.$

$\exists C$ -нек. опр. к A

$$AC = E$$

$$A = \|\alpha_k^i\|$$

$$B = \|\beta_k^i\| \quad E = \|\delta_k^i\|$$

$$C = \|\gamma_k^i\|$$

$$\sum_{j=1}^n \alpha_j^i \gamma_k^j = \delta_k^i$$

// Проверка k

$$\det A = \det \|\alpha_j^i\| \neq 0 \quad \text{reg. Grammep.}$$

$n \times n$

$$\exists n \text{ eq-req } (\gamma_k^i, \delta_k^i, \dots, \delta_k^n)$$

$$\begin{pmatrix} \gamma_k^1 \\ \gamma_k^2 \\ \vdots \\ \gamma_k^n \end{pmatrix} = \|\gamma_k^i\| = C; \quad \text{// reg-req опр-ан}$$

$\exists B$ -нек. опр. к A

2.

$$BA = E;$$

$$\sum_{j=1}^n \beta_j^i \alpha_k^j = \delta_k^i$$

$$\det A = \det \tilde{A}^T \neq 0$$

// Проверка i.

// Перебираем k от 1 до n;

$\Rightarrow \exists \tilde{A}^1 \Rightarrow \exists \text{нек. опр.} \Rightarrow \sum_{j=1}^n \alpha_j^i \gamma_k^j = \delta_k^i$ - имеет решение \Rightarrow Gramm.

Образование \tilde{A}^1

$$\left\{ \begin{array}{l} \alpha_1^1 f_{(k)}^1 + \alpha_2^1 f_{(k)}^2 + \dots + \alpha_n^1 f_{(k)}^n = \delta_{(k)}^1 \\ \alpha_1^2 f_{(k)}^1 + \alpha_2^2 f_{(k)}^2 + \dots + \alpha_n^2 f_{(k)}^n = \delta_{(k)}^2 \\ \dots \\ \alpha_1^n f_{(k)}^1 + \alpha_2^n f_{(k)}^2 + \dots + \alpha_n^n f_{(k)}^n = \delta_{(k)}^n \end{array} \right. ; \quad \left| \begin{array}{ccc} k=1 & k=2 & k=n \\ 1 & 0 & \dots & 0 \\ 0 & 1 & & 0 \\ \vdots & \vdots & & \vdots \\ 0 & 0 & & 1 \end{array} \right. ; \quad C = \begin{pmatrix} \gamma_1^1 & \gamma_2^1 & \dots & \gamma_n^1 \\ \gamma_1^2 & \gamma_2^2 & \dots & \gamma_n^2 \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ \gamma_1^n & \gamma_2^n & \dots & \gamma_n^n \end{pmatrix};$$

т.е. $(A | E) \sim \dots \sim (E | C); \quad C = \tilde{A}^1$

1-ый способ
(no)

Обратный оператор

2 → 3
6
8
L

2-ой базисный
(Коэффициент)

$$y_k^j = \frac{\det(a_1, a_2, \dots, a_n | a_j \rightarrow \begin{pmatrix} 0 \\ \vdots \\ j \\ 0 \end{pmatrix})}{\det(a_1, a_2, \dots, a_n)},$$

$$A_k^j = (-1)^{j+1} \begin{vmatrix} \det A & & & \\ & \ddots & & \\ & & k & \\ & & & \ddots & \\ & & & & j \\ & & & & \ddots \\ & & & & n \end{vmatrix} \quad \boxed{A^{-1} = \frac{(A^T)^T}{\det A}};$$

A^V - ампл. фун. - >,

коэффициент (присоединённый)
матрица

$$\check{A} = \|A_k^j\|;$$

$$\text{NB: } A = \begin{pmatrix} a & b \\ c & d \end{pmatrix}_{[2 \times 2]} ; \quad A^{-1} = \frac{\begin{pmatrix} d & -b \\ -c & a \end{pmatrix}}{ad - bc},$$

Date: 1 March

[Tuesday]

§ 2.1 Обратный оператор

$\Delta X \times X = \{ \text{бес. } A: X \rightarrow X \text{-ун.} \}, \dim X = n$

$$A^{-1}: A \cdot A^{-1} = A^{-1} \cdot A = I$$

Теорема:

$\exists A: X \rightarrow X$ - ун. опр. Для это, чтобы $\exists A^{-1}$, необх. и дост.,
чтобы в каждом - либо базисе X $\{e_i\}_{i=1}^n: A \leftrightarrow A : \exists A^{-1}$



По утверждению

Оп-ние:

Форма линейного отображения (Аксиоматик А)

Форма лин. отобр. $A: X \rightarrow Y$ (наг F) назов. $\text{Ker } A = \{x \in X : Ax = 0\}$;

Оп-ние:

Форма линейного отображения (Мн-во значений А)

Форма лин. отобр. $A: X \rightarrow Y$ (наг F) назов. $\text{Im } A = \{y \in Y : y = Ax\}$

Лемма:

$\text{Ker } A \cup \text{Im } A$ - это либо пустое либо n -тическое

$$\Delta \left(\begin{array}{l} \text{1. } x_1, x_2 \in \text{Ker } A \\ \text{2. } \lambda \in F \end{array} \right) \Rightarrow \left\{ \begin{array}{l} \text{1. } x_1 + x_2 \in \text{Ker } A \\ \text{2. } \lambda x_1 \in \text{Ker } A \end{array} \right.$$

$$1. A(x_1 + x_2) = Ax_1 + Ax_2 = 0_Y + 0_Y = 0_Y \Rightarrow$$

$$\underline{\text{O.K. }} x_1 + x_2 \in \text{Ker } A$$

$$2. A(\lambda x_1) = \lambda \cdot A(x_1) = \lambda \cdot 0_Y = 0_Y \in \text{Ker } A.$$

Теорема: "О разложении ядра и образа"

$$\dim \text{Im } A + \dim \text{Ker } A = \dim X = n \quad (\text{где } A: X \rightarrow X)$$

Δ (1) т.к. $\text{Ker } A$ - подпространство X $\Rightarrow \begin{cases} \dim \text{Ker } A = k \leq n \\ \mathcal{B}_{\text{Ker } A} = \{e_1, e_2, \dots, e_k\} \\ \text{т.к. базис} \rightarrow \text{ЛН.З} \\ \text{и можно дополнить до} \\ \text{базиса } X \end{cases} \Rightarrow$ Данное же
базис X ,
 $\mathcal{B}_X = \underbrace{\{e_1, \dots, e_k\}}_k, \underbrace{\{e_{k+1}, \dots, e_n\}}_{n-k}$

(2) \triangleleft док. подл. $\{Ae_{k+1}, \dots, Ae_n\} = \text{Im } A$
 $\forall x \in X: x = \sum_{i=1}^n z^i e_i$. $\underbrace{Ax = \{A(\sum_{i=1}^k z^i e_i) + A(\sum_{i=k+1}^n z^i e_i)\} =}_{\text{имп.}} =$
 $= \sum_{i=1}^k z^i \underbrace{Ae_i}_{\substack{\text{но неизвестна} \\ \text{онд-ва } A}} + \sum_{i=k+1}^n z^i Ae_i \rightarrow \text{док. } \{Ae_{k+1}, \dots, Ae_n\}.$
 $\underbrace{\sum_{i=1}^k z^i Ae_i}_{O_x} + \underbrace{\sum_{i=k+1}^n z^i Ae_i}_{O_x \in \text{Ker } A}$

(3) $\{Ae_{k+1}, \dots, Ae_n\} = \mathcal{B}_{\text{Im } A}$

Or разобираю:

$$\boxed{\begin{array}{l} \text{док. } \{Ae_{k+1}, \dots, Ae_n\} : \\ \text{если } \sum_{i=k+1}^n \lambda_i Ae_i = 0 \\ (\text{т.к. } \lambda_i = 0) \end{array} \Rightarrow \begin{array}{l} \lambda_{k+1} Ae_{k+1} + \dots + \lambda_n Ae_n = 0 \\ \Leftrightarrow A(\underbrace{\lambda_{k+1} e_{k+1} + \dots + \lambda_n e_n}_m) = 0 \\ \underline{z :=} \quad \underbrace{\ker A}_m \end{array}}$$

$$z = \underbrace{\sum_{i=1}^k \lambda_i e_i}_{\substack{\text{противоречие} \\ \text{базис разложен по} \\ \text{базису обычной раз-} \\ \text{ини способами;}}}$$

$$\boxed{\begin{array}{l} \dim \text{нен.од. } \{e_1, \dots, e_k\} = k = \dim \text{Ker } A \\ \dim \text{нен.од. } \{Ae_{k+1}, \dots, Ae_n\} = n - k = \dim \text{Im } A \end{array} \Rightarrow \begin{array}{l} \dim \text{Ker } A + \dim \text{Im } A = \\ = k + n - k = n = \dim X, \text{ т.к.} \end{array}}$$

NB: 1. $\text{Im } A = O_x \Rightarrow \dim \text{Im } A = 0 \Rightarrow \dim \text{Ker } A = \dim X = n \Rightarrow \text{Ker } A = X$
 2. $\text{Ker } A = O_x \Rightarrow \dim \text{Ker } A = 0 \Rightarrow \dim \text{Im } A = n = \dim X \Rightarrow \text{Im } A = X$

Следствие: Для $\exists A^{-1}$ неодн. и глас. $\text{Ker } A = O_x$ или $\text{Im } A = X$

Тензорная алгебра

Замена координат и матрицы линейного оператора при замене базиса.

Матрицы от операторов

$$A: X \rightarrow X$$

$$A^2 = A \cdot A$$

$$A^n = \underbrace{A \cdot A \cdot \dots \cdot A}_n$$

$$P_n(A) = d_0 I + d_1 A + d_2 A^2 + \dots + d_n A^n$$

Если $A^{-n} = \underbrace{A^{-1} \cdot A^{-1} \cdot \dots \cdot A^{-1}}_n$

$$P_{n,m}(A) = \sum_{i=-m}^n d_i A^{-i}$$

квазинорма $(\text{оценка} + n^-)$

§22 Замена координат в матрицах лин. опр.-ра
или замена базиса.

$$\{e_i\}_{i=1}^n = \beta_x \quad \{\tilde{e}_k\}_{k=1}^n = \beta_x \quad \dim X = n$$

$$\tilde{e}_k = \sum_{i=1}^n x_k^i e_i; \quad T = \|x_k^i\|_{[n \times n]}$$

$$\begin{matrix} \text{и} \\ \text{x} \end{matrix} \quad k \in \{1, \dots, n\}; \quad T = \begin{pmatrix} e_1 & e_2 & \dots & e_n \\ x_1^1 & x_2^1 & \dots & x_n^1 \\ x_1^2 & x_2^2 & \dots & x_n^2 \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ x_1^n & x_2^n & \dots & x_n^n \\ \tilde{e}_1 & \tilde{e}_2 & \dots & \tilde{e}_n \end{pmatrix}$$

/* для равенства
 $\{e_i\}_{i=1}^n \quad \{\tilde{e}_k\}_{k=1}^n$

Определение: Матрица перехода

T — от старого базиса $\{e_i\}_{i=1}^n$ к новому $\{\tilde{e}_k\}_{k=1}^n$

$$\{e_i\}_{i=1}^n \xrightarrow{T} \{\tilde{e}_k\}_{k=1}^n;$$

$$(\tilde{e}_1, \tilde{e}_2, \dots, \tilde{e}_n) = (e_1, e_2, \dots, e_n) \cdot T;$$

$$(\tilde{e}_1, \tilde{e}_2, \dots, \tilde{e}_n) \cdot T^{-1} = (e_1, e_2, \dots, e_n);$$

NB: Обозначение $T^{-1} = S = \|x_k^i\|$

Лемма: $\det T \neq 0$, т.е. $\exists T^{-1}$

△ $\det \{ \tilde{e}_1, \tilde{e}_2, \dots, \tilde{e}_n \} = \det T \neq 0$.

ЛНЗ р.н. базиса

$$\begin{array}{c} X \\ \{e_i\}_{i=1}^n \\ \{ \tilde{e}_i\}_{i=1}^n \end{array} \left\{ \begin{array}{l} (f^k, e_i) = \delta_i^k \\ (\tilde{f}^k, \tilde{e}_i) = \delta_i^k \end{array} \right\} \begin{array}{c} X^* \\ \{f^i\}_{i=1}^n \\ \{ \tilde{f}^i\}_{i=1}^n \end{array}$$

$$= \begin{bmatrix} X^* - \text{нест. опр.} \\ f^j - \text{нест. базис.} \end{bmatrix} = \sum_{j=1}^n \sum_{s=1}^n \delta_j^k \cdot \gamma_i^s \underbrace{(f^j, e_s)}_{\delta_s^j} =$$

Теорема: $X^*: \{f^i\}_{i=1}^n \xrightarrow[T]{T^{-1}} \{\tilde{f}^k\}_{k=1}^n$

$$\Delta \quad \triangle (f^k, e_i) = \left(\sum_{j=1}^n \delta_j^k f^j; \sum_{s=1}^n \gamma_i^s e_s \right) =$$

$$\stackrel{\text{X}-\text{нест.}}{=} \underbrace{\sum_{j=1}^n \delta_j^k \gamma_i^j}_{\delta_s^j} = \underbrace{\sum_{j=1}^n \delta_j^k \gamma_i^j}_{\delta_i^k} = \underbrace{\delta_i^k}_{\text{где } \gamma_i^j = \delta_i^j \cdot \delta_j^k} \Rightarrow \boxed{S = T^{-1}}$$

Чтобы: $\tilde{f}^k = \sum_{j=1}^n \delta_j^k f^j$, где $\|\tilde{f}^k\| = S = T^{-1}$

$$\begin{pmatrix} \tilde{f}^1 \\ \tilde{f}^2 \\ \vdots \\ \tilde{f}^{(n)} \end{pmatrix} = T^{-1} \begin{pmatrix} f^1 \\ f^2 \\ \vdots \\ f^n \end{pmatrix}$$

Теорема: При замене базиса $\{e_i\}_{i=1}^n \rightarrow \{\tilde{e}_k\}_{k=1}^n$ в X :
 Координаты x преобразуются по правилу $\begin{pmatrix} \tilde{x}^1 \\ \tilde{x}^2 \\ \vdots \\ \tilde{x}^n \end{pmatrix} = T^{-1} \begin{pmatrix} x^1 \\ x^2 \\ \vdots \\ x^n \end{pmatrix}$; (3)

$$X: x = \sum_{i=1}^n \tilde{x}^i e_i \quad X^*: y = \sum_{i=1}^n y^i f^i$$

$$x = \sum_{k=1}^n \tilde{x}^k \tilde{e}_k \quad y = \sum_{k=1}^n y^k f^k$$

$\tilde{x}^i = (f^i, x);$

$$\tilde{x}^i = (\tilde{f}^i, x) = \left(\sum_{s=1}^n \tilde{O}_s^i f^s; \sum_{k=1}^n \tilde{x}^k e_k \right) = \begin{bmatrix} X^* - \text{коорд. вектор} \\ f^s - \text{коорд. вектор} \end{bmatrix} = \sum_{s=1}^n \sum_{k=1}^n \tilde{O}_{s,k}^i \tilde{x}^k \underbrace{(f^s, e_k)}_{\delta_s^k} =$$

$$= \sum_{k=1}^n \tilde{O}_{k,i} \tilde{x}^k;$$

$$\tilde{x}^i = \sum_{k=1}^n \tilde{O}_{k,i} \tilde{x}^k \quad i = 1, 2, \dots, n;$$

Теорема: При изменении базиса $\{x\}_{i=1}^n$ на $\{\tilde{x}\}_{k=1}^n$, коорд. \tilde{x}^k
 Координаты вектора (некоорд. \tilde{x}) преобразуются по правилу:

$$(\tilde{y}^1, \tilde{y}^2, \dots, \tilde{y}^n) = (y_1, y_2, \dots, y_n) \cdot T \quad (4)$$

$\tilde{y}_k = (y, \tilde{e}_k) = \left(\sum_{s=1}^n y_s f^s; \sum_{i=1}^n \tilde{x}_k^i e_i \right) = \sum_{s=1}^n \sum_{i=1}^n y_s \tilde{x}_k^i \underbrace{(f^s, e_i)}_{\delta_s^i} =$

$$= \sum_{i=1}^n y_i \tilde{x}_k^i; \quad \boxed{\tilde{y}_k = \sum_{i=1}^n y_i \tilde{x}_k^i} \quad k = 1, 2, \dots, n;$$

Учтено:
 $\tilde{x}^i \xrightarrow{T^{-1}} \tilde{y}^i \quad (\text{в } X)$
 $y_k \xrightarrow{T} \tilde{y}_k \quad (\text{в } X^*)$

Оп-ние: Ковариантное векторы / Конгравиантное векторы.

- Векторы при замене базиса, которые изменяются при помощи матрицы T назов. ковариантными и稱менются векторами.
- Векторы преобразующие при замене базиса, с помощью матрицы T назов. конгравиантными и稱менятся векторами.

Предпол: $\exists A: X \rightarrow X, \{e_i\} \rightarrow \{\tilde{e}_k\}; \{f^i\} \rightarrow \{\tilde{f}^k\} [T: T^{-1} = S]$

Тогда в новом базисе $\tilde{A} = T^{-1} \cdot A \cdot T;$

$$= \|L_k^i\|;$$

$$\begin{aligned} \Delta \quad & L_k^i = (A e_i)^i, \text{ т.е. } A e_k = \sum_{i=1}^n L_k^i e_i; \\ & \tilde{L}_k^i = (\underbrace{A \tilde{e}_k}_{X})^i = (\tilde{f}^i; A \tilde{e}_k) = \left(\sum_{s=1}^n \tilde{b}_s^i f^s; A \left(\sum_{j=1}^n \tilde{e}_k^j e_j \right) \right) = \left[\begin{array}{c} \text{пер. опер. } A \\ \hline \end{array} \right] = \\ & = \left(\sum_{s=1}^n \tilde{b}_s^i f^s; \sum_{j=1}^n \tilde{e}_k^j A e_j \right) = \sum_{s=1}^n \sum_{j=1}^n \tilde{b}_s^i \left(f^s \cdot \tilde{e}_k^j \cdot \left(\sum_{t=1}^n L_j^t e_t \right) \right) = \\ & = \sum_{s=1}^n \sum_{j=1}^n \sum_{t=1}^n \tilde{b}_s^i \cdot \tilde{e}_k^j \cdot L_j^t \underbrace{(f^s e_t)}_{S^s} = \sum_{j=1}^n \sum_{t=1}^n \tilde{b}_t^i \tilde{e}_k^j L_j^t; \end{aligned}$$

т.к.: $\tilde{L}_k^i = \sum_{j=1}^n \sum_{t=1}^n \tilde{b}_t^i L_j^t \cdot \tilde{e}_k^j; \quad k = 1, 2, \dots, n^i$

$$\tilde{A} = S \cdot A \cdot T = T^{-1} \cdot A \cdot T$$

Оп-ние: Преобразование подобных матриц

$\exists A \in \mathbb{K}^{n \times n}; T \in \mathbb{K}^{n \times n}, \det T \neq 0$. Тогда $\tilde{A} = T^{-1} \cdot A \cdot T$ назов. преобразованием подобных матриц A с коэффициентами подобия T ;

$$A = \|L_k^i\|;$$

Тензор. Ковариантность. Независимость от ПЛФ. Определение тензора.

§ 23. Мензор. Ковариантное. Независимое от 17.1.03 определение.

4-е
5
Б
6

$$W \in \Omega_q^p : \leftrightarrow W_{i_1, i_2, \dots, i_p}^{j_1, j_2, \dots, j_q} = W \{ e_i, e_{i_2}, \dots, e_{i_p}, f^{j_1}, \dots, f^{j_q} \}$$

Теорема:

$\{e_i\} \xrightarrow{T} \{\tilde{e}_i\}$	}	Мензор
$\{f^k\} \xrightarrow{T^{-1}} \{\tilde{f}^k\}$		

$$(f^j, e_k) = \delta_k^j;$$

$$(\tilde{f}^j, \tilde{e}_k) = \delta_k^j;$$

$$\boxed{W_{i_1, i_2, \dots, i_p}^{j_1, j_2, \dots, j_q} = \tilde{e}_{i_1}^{s_1} \cdot \tilde{e}_{i_2}^{s_2} \cdots \tilde{e}_{i_p}^{s_p} \cdot \tilde{f}_{t_1}^{j_1} \cdot \tilde{f}_{t_2}^{j_2} \cdots \tilde{f}_{t_q}^{j_q} \cdot b_{s_1, s_2, \dots, s_p}^{t_1, t_2, \dots, t_q} \quad (2)}$$

△ $\tilde{W}_{i_1, \dots, i_p}^{j_1, \dots, j_q} = W (\tilde{e}_1, \tilde{e}_{i_2}, \dots, \tilde{e}_{i_p}; \tilde{f}^{j_1}, \tilde{f}^{j_2}, \dots, \tilde{f}^{j_q})$

$$\sum_{s=1}^n \tilde{e}_i^s, \text{если } s \neq j \text{ (т.к.)}$$

- NB: 1. Равн. мензоров $p+q$; $(p, q) = (q, p)$
 2. Равн. $= (0+0=0) \rightarrow$ единица w (единица!) изображается

Date: 12 March 2016

[Saturday]

Доп-ние: Мензор (равна $p+q$;
 $\{e_i\}_{i=1}^n \leftrightarrow$ набор n^{p+q} руки $W_{i_1}^{j_1}$)

$W_{i_1}^{j_1}$ это замена базиса производится по правилу (1)

Мензор $W_{i_1}^{j_1}$ назыв.
тензором равна $p+q$ колич.

Теорема: Мензоры одного ранга $p+q$ обладают тем. чл.

Свёртка и транспонирование тензоров

§ 24 Свёртка и преобразование тензоров.

I Свёртка ПЛР и тензора

Определение: Свёртка ПЛР (но ~~с аргументами~~)

$\exists U \in \Omega_q^p$; т.е. $U(x_1, x_2, \dots, x_p, y^1, y^2, \dots, y^q)$. Свёрткой ПЛР по $(\text{инд. } (p, q))$

аргументам назов. ПЛР $W \in \Omega_{q-1}^{p-1}$;

$$\boxed{x_s; y^t} \quad W(x_1, \dots, x_{s-1}, x_{s+1}, \dots, x_p; y^1, \dots, y^{t-1}, y^t, y^{t+1}, \dots, y^q) =$$

$$= U(x_1, \dots, x_{s-1}, \underbrace{e_i}_{\substack{\text{no } i\text{-значие } \Sigma}}, x_{s+1}, \dots, x_p; y^1, \dots, y^{t-1}, f^i, y^t, y^{t+1}, \dots, y^q), \text{ где } \begin{cases} f^i - \text{сопр.-нное базиса;} \\ f^i \in \{f^i\}, \quad (f^i, e_k) = \delta_k^i \end{cases}$$

Теорема: Свёртка ПЛР не зависит от выбора базиса.

$$\Delta \triangleq U(x_1, \dots, \tilde{e}_i, \dots, x_p; y^1, \dots, \tilde{f}^i, \dots, y^q) = \left\{ \begin{array}{l} c_i = \tilde{e}_i^k e_k; \\ \tilde{f}^i = \tilde{e}_k^i f^k \end{array} \right\} = \text{ПЛР}$$

$$\stackrel{\text{ПЛР}}{=} \underbrace{\tilde{e}_i^k \tilde{e}_k^i}_{\delta_i^k} \cdot U(x_1, \dots, e_k, \dots, x_p, y^1, \dots, f^k, \dots, y^q) = U(x_1, \dots, e_k, \dots, x_p, y^1, \dots, f^k, \dots, y^q)$$

\nwarrow с. т. г.

NB: Обозначение свёртки $W = U = \overline{U}$,

Теорема:

$$\left. \begin{array}{l} \exists U \leftrightarrow \mathcal{R}_{i_1, i_2, \dots, i_p}^{j_1, j_2, \dots, j_q}; \\ W \leftrightarrow \overline{W}_{i_{p-1}}^{j_{q-1}}; \end{array} \right\}$$

$$\text{тогда } \mathcal{H}_{i_1, \dots, i_s, k, i_{s+1}, \dots, i_p}^{j_1, \dots, j_{s-1}, k, j_{s+1}, \dots, j_q} = W_{i_1, \dots, i_s, i_{s+1}, \dots, i_p}^{j_1, \dots, j_{s-1}, j_{s+1}, \dots, j_q} \quad (1)$$

(но k не входит в Σ)

Доказ.

Opisaniye: WTF?

В случае задания тензора неоднинаков от ПЛР образов (1) определяет общий тензор \mathcal{R} с верхним индексом и нижним t .

$$\underline{\underline{w}}_{i,p-1}^{j,q-1} = \underline{\underline{\mathcal{R}}}{}_{ip}^{jq} = \underline{\underline{\mathcal{R}}}{}_{ip}^{j\bar{q}}$$

$\begin{matrix} t \\ m \\ p-1 \\ \Omega^{q-1} \end{matrix}$

Предположение:

1) тензор w_k^i ранга 1+1. Тогда обозначим $w_i^i = w$ - конст.

$$\Delta \quad \underline{\underline{w}}_k^i = \sum_{k=1}^s \underline{\underline{\delta}}_t^i w_s^t ; \quad \underline{\underline{w}}_i^i = \frac{\underline{\underline{\gamma}}_i^s \underline{\underline{\delta}}_t^i}{\delta_t^s} w_s^t = w_s^s = w$$

\Leftrightarrow

F.e.: $A: X \rightarrow X$

$$\text{предположение: } \underline{\underline{A}} = \underline{\underline{\text{Tr}} A} = \sum_{i=1}^n \underline{\underline{\lambda}}_i^i = \text{const.}$$

авг

$$A \xleftarrow{\text{def}} A = \|\underline{\underline{\lambda}}_k^i\|$$

$\underline{\underline{\lambda}}_k^i$ - тензор ранга 1+1

Предположение:

$$\underline{\underline{\mathcal{R}}}{}_{ip}^{jq} = \underline{\underline{\mathcal{R}}}{}_{ip}^{j\bar{q}}$$

$\begin{matrix} k \\ t \\ n \\ q, p \geq 2 \\ \Omega^{p-2} \end{matrix}$

1) Тензор общий обозначается (глубокий)
рассматривается не зависит от количества обёрток.
Н.р. не важно в каком порядке ненеоднинакости
обозначаются.

N.B:

1. тензор $\underline{\underline{\mathcal{R}}}{}_{ip}^{jq}$ Тензор можно обозначать $\min(p, q)$ раз.

2. тензор обозначается ПЛР и тензор не обозначается в глубинах

gap

Оп-ние: Тензор \tilde{H}_{ij}^{ip}

\tilde{H}_{ij}^{ip} , p -тиг сверхуний тензор. нижний ет свяркот. [свярк]

Лемма: Всю момет бито $p!$ различных норах свяркот.

II Транспонирование тензор.

$$\Delta L_{i_1, i_2, \dots, i_p} \in \Omega^p.$$

Оп-ние: Дублирующий мон.

Дублирующий мон., соответствующий индексам i_s, i_t ($1 \leq s, t \leq p$) тензор. Индекса полученных из исходной p -тиг монитор L_{ij}^{ip} путем дублирования всех индексов, кроме i_s, i_t :
(как $i_1, i_2, \dots, i_p = i_1, i_2, \dots, i_n \Rightarrow L_{ij}^{ip}$ p -тиг монитор n)

F.e.: $L_{ijk} = \begin{vmatrix} L_{111} & L_{121} & L_{112} & L_{122} \\ L_{211} & L_{221} & L_{212} & L_{222} \end{vmatrix}$ - трёхмерная матрица $2 \times 2 \times 2$
переда.

Оп-ние: Транспонированный тензор.

Монитор $L_{ij}^{T(i_s, i_t)}$, получающийся в результате транспонирования исходного тензора L_{ij}^{ip} , называется тензором транспонированном из исходного тензора образов, то есть дублирующее мон i_s, i_t транспонированных образов образов.

F.e.: $L_{ijk}^{T(i_s, i_t)} = \beta_{ijk} \iff \|\beta_{ijk}\| = \begin{vmatrix} L_{111} & L_{112} & L_{212} \\ L_{221} & L_{222} & L_{122} \end{vmatrix}$

Теорема: Транспонирование не меняет природу тензора.

$\tilde{H}_{j_1 \dots j_q}^{i_1 \dots i_p}$ - тензор ранга $p+q \iff \beta_{i_1 \dots i_p}$

$\tilde{H}_{j_1 \dots j_q}^{i_1 \dots i_p}$ - каскад n^{p+q} ранен $\iff \beta_{i_1 \dots i_p}$ ет дифференциал:

$$\tilde{H}_{j_1 \dots j_q}^{i_1, i_2, i_3, \dots, i_p} = W_{j_1 \dots j_q}^{i_1, i_2, i_3, \dots, i_p}. \quad \text{Монитор } \tilde{H}_{j_1 \dots j_q}^{i_1 \dots i_p} \text{ - тензор ранга } n \text{ и ранга } p+q;$$

$$\begin{aligned} \tilde{H}_{j_1 \dots j_q}^{i_1, i_2, i_3, \dots, i_p} &= \det \tilde{W}_{j_1 \dots j_q}^{i_1, i_2, i_3, \dots, i_p} = \underbrace{\gamma_{j_1}^{s_1} \dots \gamma_{j_q}^{s_q}}_{\Delta_{t_1} \dots \Delta_{t_p}} \underbrace{\tilde{W}_{t_1 \dots t_p}^{i_1, i_2, i_3, \dots, i_p}}_{W_{s_1, \dots, s_p}^{t_1, t_2, t_3, \dots, t_p}} = \\ &= \underbrace{\gamma_{j_1}^{s_1} \dots \gamma_{j_q}^{s_q}}_{t_1 \rightarrow t_2} \underbrace{\tilde{W}_{t_1 \dots t_p}^{i_1, i_2, i_3, \dots, i_p}}_{t_2 \rightarrow t_1} \underbrace{W_{s_1, \dots, s_p}^{t_1, t_2, t_3, \dots, t_p}}_{\Delta_{t_1} \dots \Delta_{t_p}} = \tilde{H}_{s_1 \dots s_p}^{t_1, t_2, t_3, \dots, t_p}, \end{aligned}$$

Определитель линейного оператора. Внешняя степень л. оператора. Теорема об умножении определителей

• NB: Квадратная матрица с лин. независимыми строками.

Упр. №: $X \rightarrow X$

Date: 15 March 2016

[Tuesday]

§ 25 Детерминант и смешанного оператора. Применение смешанного оператора. Многоместное умножение смешанного оператора.

I Узор нахождения определителя

$$\rightarrow \text{NB: } \det \{x_1, x_2, \dots, x_n\} = F^{x_1, x_2, \dots, x_n}_{(x_1, x_2, \dots, x_n)} = f_1 \wedge f_2 \wedge f_3 \dots \wedge f_n (x_1, x_2, \dots, x_n)$$

$x_1, x_2, \dots, x_n \subset X$

$$\Delta \quad \{y^1, y^2, \dots, y^n\} \subset X^*$$

$\int F^{y^1, y^2, \dots, y^n} = f^1 \wedge f^2 \wedge \dots \wedge f^n$ - смешан. Согласно определению Λ^n ($n = \dim X$) -
приводится к Азимуту П.А.П.

"сумма произведения"

$$\{e_i\}_{i=1}^n = \beta_x \quad \{f^j\}_{j=1}^n = \beta_{X^*}$$

$$(f^j, e_i) = \delta_i^j$$

$$U \wedge V = \frac{p+r}{p! r!} \text{Azimut}(U, V)$$

$$f^i \wedge f^j = - f^j \wedge f^i$$

$$(U \wedge V) = (-1)^{p,q} V \wedge U$$

$$f^1 \wedge \dots \wedge f^r \dots \wedge f^{n-r} = 0$$

Определение: Детерминант национальной формы ($y \in X^*$)

Детерминант национальной формы y^1, y^2, \dots, y^n называется определителем $\det [y^1, y^2, \dots, y^n]$, определение $y^1 \wedge y^2 \wedge \dots \wedge y^n = \det [y^1, y^2, \dots, y^n] f^1 \wedge f^2 \wedge \dots \wedge f^n$

Многоместное определение: $\int y^{s_i} = \sum_{j_1=1}^n \eta^{s_i}_{j_1} f^{j_1} \quad (s_i = 1, \dots, n)$

$$\text{Тогда } \det [y^1 \wedge y^2 \wedge \dots \wedge y^n] = \sum_{(j_1, j_2, \dots, j_n)} (-1)^{[j_1, j_2, \dots, j_n]} y_{j_1}^1 \cdot y_{j_2}^2 \dots y_{j_n}^n$$

$$\begin{aligned} & \Delta \quad y^1 \wedge y^2 \wedge \dots \wedge y^n = y_{j_1}^1 f^{j_1} \wedge y_{j_2}^2 f^{j_2} \wedge \dots \wedge y_{j_n}^n f^{j_n} = \left\{ \begin{array}{l} \text{если } j_1, j_2, \dots, j_n \text{ лин. независимы} \\ \det F^n = C_n^n = 1, \quad y^1 \wedge y^2 \wedge \dots \wedge y^n = \boxed{\det F^{y^1, y^2, \dots, y^n}} \\ (n, 0) \end{array} \right. \\ & = \left\{ \begin{array}{l} n \text{ строк; } n \text{ столбцов} \\ \text{т.е. не существует} \end{array} \right\} = \left\{ \begin{array}{l} \text{если } j_1, j_2, \dots, j_n \text{ лин. независимы} \\ \text{и } j_1, j_2, \dots, j_n \text{ не пересекаются} \end{array} \right\} = \left\{ \begin{array}{l} \text{если } j_1, j_2, \dots, j_n \text{ лин. независимы} \\ \text{и } j_1, j_2, \dots, j_n \text{ не пересекаются} \end{array} \right\} \\ & = \left\{ \begin{array}{l} f^{j_1} \wedge f^{j_2} \wedge \dots \wedge f^{j_n} = (-1)^{[j_1, j_2, \dots, j_n]} f^1 \wedge f^2 \wedge \dots \wedge f^n \end{array} \right\} = \left\{ \begin{array}{l} \det [y^1, y^2, \dots, y^n] \\ n! \end{array} \right\} \\ & = \left(\sum_{(i_1, i_2, \dots, i_n)} (-1)^{[i_1, i_2, \dots, i_n]} \eta_{i_1}^1 \cdot \eta_{i_2}^2 \dots \eta_{i_n}^n \right) f^1 \wedge f^2 \wedge \dots \wedge f^n \end{aligned}$$

р.т.г.

$\subset \Lambda^P$; $B_{\Lambda^P} = \{ F^{i_1, i_2, \dots, i_p}, 1 \leq i_1 < i_2 < \dots < i_p \}; \dim \Lambda^P = C_n^P$
 $- \Lambda^P$ -группа Азимут П.П.П.

$[\Lambda^P \subset \Omega_o^P - \text{П.П.П.}(p; 0)] \quad x^{**} \leftrightarrow x$

$[\Lambda^P \subset \Omega_{(0,p)}^P - (0, p)] \quad \hat{e}_i \leftrightarrow e_i$

$$\begin{matrix} x^{**} \\ \cap \\ x \end{matrix} \quad (\hat{e}_i, f) = (f, e_i) \quad \forall f \in X^*$$

$\Omega_{(0,p)}^P \rightarrow \Lambda_P = \text{Азимутальная } (\underline{\text{нормальная}}) \text{ "1"}$

$B_{\Lambda_P} = \{ F_{i_1, i_2, \dots, i_p} = e_{i_1} \wedge e_{i_2} \wedge \dots \wedge e_{i_p}; 1 \leq i_1 < i_2 < \dots < i_p \leq n \}; \dim \Lambda_P = C_n^P$

Определение: Детерминант национальной группы из X (x, x^{**})

$\boxed{x_1, x_2, \dots, x_n} \subset X; \det [x_1, x_2, \dots, x_n] - \text{оценка}; \frac{x_1 \wedge x_2 \wedge \dots \wedge x_n}{\Lambda_n} = \det [x_1, x_2, \dots, x_n] \cdot e_1 \wedge e_2 \wedge \dots \wedge e_n$

$\dim X = n$

$(e_1 \wedge e_2 \wedge \dots \wedge e_n = E_{1,2,\dots,n} - \text{единица. единичная группа } \Lambda_n)$

Теорема 1: $x_i = \sum_{j=1}^n \beta_i^j e_j; \{e_j\}_{j=1}^n - \text{базис } X == x^{**}$

Тогда $\det [x_1, x_2, \dots, x_n] = \sum_{(j)} (-1)^{[e_j]} \beta_{1j} \cdot \beta_{2j} \cdot \dots \cdot \beta_{nj}$

$\Delta \quad y_{ij}$

Определение: Детерминант мультипликативной группы

$\boxed{A: X \rightarrow X - \text{автоморфизм}; \{f_i\}_{i=1}^n = \beta_x}$

Тогда $\det A$ называется $\det A = \det [Ae_1, Ae_2, \dots, Aen]$

Лемма 1: $Ae_1 \wedge Ae_2 \wedge \dots \wedge Aen = \det A e_1 \wedge e_2 \wedge \dots \wedge e_n$

Лемма 2: $\boxed{A = \parallel \alpha_k^i \parallel \xrightarrow{f(e_j)} \text{нагр. } A}$

Тогда $\det A = \det A = \sum_{(j)} (-1)^{[e_j]} \alpha_{j1}^1 \alpha_{j2}^2 \dots \alpha_{jn}^n$

Definitsiya: Внешний элемент линейного оператора

$\square \Lambda_p$ - это поливекторов порядка p .
(Asym. групп базисности $(0, p)$)

Внешний элемент лин. оператора $A: X \rightarrow X$ - это $A^{\Lambda_p}: \Lambda_p \rightarrow \Lambda_p$, (абстрактно)

определяется так:

1. На базисных векторах: $A^{\Lambda_p}(e_1 \wedge e_2 \wedge \dots \wedge e_p) \stackrel{\text{def}}{=} A e_1 \wedge A e_2 \wedge \dots \wedge A e_p$

2. На остальных поливекторах расширяется по линейности:

$$A^{\Lambda_p}(\lambda \cdot e_1 \wedge e_2 \wedge \dots \wedge e_p) \stackrel{\text{def}}{=} \lambda \cdot A^{\Lambda_p}(e_1 \wedge e_2 \wedge \dots \wedge e_p);$$

Теорема 3: $A^{\Lambda_p}(x_1 \wedge x_2 \wedge \dots \wedge x_p) = A x_1 \wedge A x_2 \wedge \dots \wedge A x_p$

$$\begin{aligned} \Delta \quad 1. \quad & \square x_i = \sum_{i=1}^n \zeta_i^{i,i} e_i, \\ & \triangle A^{\Lambda_p}(x_1 \wedge x_2 \wedge \dots \wedge x_p) = A^{\Lambda_p}\left(\sum_{i=1}^n \zeta_i^{i,i} e_i \wedge e_{i+1} \wedge \dots \wedge e_p\right) = \left[\det A^{\Lambda_p}\right] = \\ & \quad \text{за вспомогательное выражение} \\ & \triangle A^{\Lambda_p}(x_1 \wedge x_2 \wedge \dots \wedge x_p) = A^{\Lambda_p}\left(\sum_{i=1}^n \zeta_i^{i,i} e_i\right) A e_{i+1} \wedge \dots \wedge A e_p = \\ & = \left(\sum_{i=1}^n \zeta_i^{i,i} A e_i\right) A e_{i+1} \wedge \dots \wedge A e_p = A\left(\sum_{i=1}^n \zeta_i^{i,i} e_i\right) A e_{i+1} \wedge \dots \wedge A e_p = \\ & = A x_1 \wedge A x_2 \wedge \dots \wedge A x_p; \quad \text{Дано по утверждению} \end{aligned}$$

▲

Теорема 4: $\triangle \Lambda_n \quad (\dim \Lambda_n = C_n^n = 1); \quad \beta_{\Lambda_n} = F_{1, 2, \dots, n} = e_1 \wedge e_2 \wedge \dots \wedge e_n$

$$\triangle \forall z \in \Lambda_n \quad \boxed{A^{\Lambda_n}_z = \det A \cdot z}$$

$$\begin{aligned} \Delta \quad 1. \quad & \text{На базисных векторах} \rightarrow \text{правда} \\ & A^{\Lambda_n}(e_1 \wedge e_2 \wedge \dots \wedge e_n) \stackrel{\substack{\text{по опр.} \\ \text{Базис. векторов}}}{=} A e_1 \wedge A e_2 \wedge \dots \wedge A e_n \stackrel{\text{LEMMA 1.}}{=} \det A (e_1 \wedge e_2 \wedge \dots \wedge e_n) \\ & \triangle \quad z = \lambda (e_1 \wedge e_2 \wedge \dots \wedge e_n) \quad \left[\text{1-ко разные векторы} \right] \Rightarrow \lambda \cdot A^{\Lambda_n} e_1 \wedge \dots \wedge e_n = \\ & = \det A \cdot \lambda e_1 \wedge \dots \wedge e_n; \end{aligned}$$

Замечание: $\det A$ не зависит от выбора базиса $e_i, i=1$

Лемма 5: "Однозначно определяется"
 $\exists A, B : X \rightarrow X$ - обратимые. Тогда $\det(A \cdot B) = \det A \cdot \det B$

$$\Delta \quad \det(A \cdot B) \cdot e_1 \wedge e_2 \wedge \dots \wedge e_n \stackrel{\text{reg. 4}}{=} (A \cdot B)^{\wedge n} (e_1 \wedge e_2 \wedge \dots \wedge e_n) \stackrel{\text{Базис. вен}}{=} (AB) e_1 \wedge (A \cdot B) e_2 \wedge \dots \wedge (AB) e_n =$$

$$\det A \cdot B = A(\underbrace{\beta e_1}_{x_1}) \wedge A(\underbrace{\beta e_2}_{x_2}) \wedge \dots \wedge A(\underbrace{\beta e_n}_{x_n}) \stackrel{\text{reg. 3}}{=} A^{\wedge n} (\underbrace{\beta e_1 \wedge \beta e_2 \wedge \dots \wedge \beta e_n}_{z \in \Lambda_n}) \stackrel{\text{reg. 4}}{=} \det A \cdot \beta e_1 \wedge \beta e_2 \wedge \dots \wedge \beta e_n =$$

$$\text{Базис. вен.} \quad \det A \cdot \beta^{\wedge n} (e_1 \wedge e_2 \wedge \dots \wedge e_n) \stackrel{\text{reg. 4}}{=} \det A \cdot \det B \cdot e_1 \wedge e_2 \wedge \dots \wedge e_n;$$

$$\text{т.к. } \dim \Lambda_n = 1. \Rightarrow \underline{\det(A \cdot B) \cdot e_1 \wedge e_2 \wedge \dots \wedge e_n} = \underline{\det A \cdot \det B \cdot e_1 \wedge e_2 \wedge \dots \wedge e_n};$$

Лемма 6: 1. $\exists \beta_x = \{x_i\}_{i=1}^n$; $A \xleftarrow{\text{def.}} A = \|x_k'\|$
 $B \xleftarrow{\text{def.}} B = \|\beta_k'\|$ $A, B \in F_n^n$;
 $\dim x = n$;

Тогда $\boxed{\det(A \cdot B) = \det A \cdot \det B.}$

2. $\overbrace{\text{Начинаем с}} \text{ за } \forall A, B \in F_n^n;$

3. $\exists A \in F_n^n, \det A \neq 0; \exists A^{-1}$.

Тогда $\det A^{-1} = (\det A)^{-1}$;

$$\Delta \quad \det(A \cdot A^{-1}) = \det E = \det \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \end{pmatrix} = 1.$$

$$\det A \cdot \det A^{-1} = 1. \Rightarrow \det A^{-1} = \frac{1}{\det A};$$

4. \det Моргуяк н.н. опр. не забыть о биоте базиса β_x
 т.е. $\det A - \underline{\text{унбазис}}$

$$\Delta \quad \{e_i\} \xrightarrow[T]{T^{-1}} \tilde{e}_i \quad \tilde{A} = T^{-1} \cdot A \cdot T; \quad \det \tilde{A} = \det(T^{-1} \cdot A \cdot T) =$$

$$= \det T^{-1} \cdot \det A \cdot \det T = \det A.$$

Числорядковий метод розв'язання диференціальних рівнянь.

Припустимо $A: X \rightarrow X$

$$1. P_n(A) = d_0 \cdot I + d_1 \cdot A + \dots + d_n \cdot A^n$$

$$2. I \exists A^{-1}: P_n^m = \sum_{s=-m}^n d_s A^s \quad (A^0 = I)$$

$$3. \frac{df}{dt} = Af, \text{ тобто } f - \text{оністродній ряд.}$$

Mogens: $A = \sum_{i=0}^k f_i I$ - оператор заміщення;

$$f(A) = f(\lambda) I;$$

$$\sin A = \sin \lambda I;$$

Числорядковий метод:

1. Універсальне розв'язання A $\left\{ \text{не багато членів.} \right\}$ Обозначення: b_i

$$2. X = \sum_{i=1}^k b_i$$

3. Використовуємо $b_i \in A_i = A \Big|_{b_i}$ - умови
щодо залежності b_i від A , що виконуються, що A_i є їх розв'язком. ($A_i = \lambda_i I$)

4. Практическое використання

$$\sin A_i = \begin{pmatrix} \sin \lambda_i & 0 \\ 0 & \sin \lambda_i \end{pmatrix}; \quad A_i = \begin{pmatrix} \lambda_i & 0 \\ 0 & \lambda_i \end{pmatrix};$$

Инвариант матрицы л.о. Инвариантность подпр-ва

§ 26 Унвариант матрицъ линейного оператора.
Унвариантное ун. опр.

Оп-сне: Унвариант ун. опр. A.

І) $A: X \rightarrow X$ - линейный, линейная пр-ция $f(A): X \times X \rightarrow F$,
не является об. бдгра базиса $\beta_F = \{e_i\}_{i=1}^n$; ($X \times X = \{ \text{лек. ун. опр. } A: X \rightarrow X \}$)
назов. унвариантным ун. опр. A.

F.e.: $A \xrightarrow{\text{л.з.}} A = \parallel L_i \parallel$ 1. $\text{Tr } A = \sum_{i=1}^n L_i$
2. $\det A; \det A$

Оп-сне: Характеристическое полином опратора A (матрицы A)

$\lambda \in F \quad \chi_A(\lambda) = \det(A - \lambda I)$ назов. характерист. полином A;

NB: ($\chi_A(\lambda) = \det(A - \lambda E)$ - характер. полином. матр. лин. опр. A)

Лемма: $\chi_A(\lambda)$ - унвариант A.

Лемма: Для полинома $\chi_A(\lambda)$ есть один и тот же коэффициент при соответствующих степенях.

Лемма: Все коэффициенты характеристического полинома лин. опр. - это унвариантные величины.

$$\begin{aligned} & \det(A - \lambda I) = \det(A - \lambda E) = \det \parallel L_k - \lambda \delta_k \parallel = \\ & = \sum_{(j_1, j_2, \dots, j_n)}^{(j_1, j_2, \dots, j_n)} (-1)^{j_1, j_2, \dots, j_n} (L_{j_1}^1 - \lambda \delta_{j_1}^1)(L_{j_2}^2 - \lambda \delta_{j_2}^2) \dots (L_{j_n}^n - \lambda \delta_{j_n}^n) = \left[\begin{array}{c} \text{номинальные} \\ \text{степени} \end{array} \right] \\ & = (-1)^n \lambda^n + (-1)^{n-1} \lambda^{n-1} \cdot \underbrace{\sum_{i=1}^n L_i^i}_{\text{Tr } A} + \left\{ \begin{array}{l} \text{также оставшуюся} \\ \text{степень} \text{ при } i=k \text{ обозначают} \\ \text{важно, и степень полинома падает} \end{array} \right\} \dots + \\ & (j_1, j_2, \dots, j_n) = (1, 2, \dots, n) \end{aligned}$$

$$+ (-1)^{n-k} \lambda^{n-k} \underbrace{\sum_{i=k}^n}_{\text{коэффициент}} + \dots + \det A \cdot \lambda^n$$

Оп-сне: Тривиальный минор матрицы

Тривиальный минор матрицы A назов. минорами
 $M_{i_1, i_2, \dots, i_k}^{i_1, i_2, \dots, i_k}$ ($n-n-k$; фрагментарный)

Собственные векторы и собств значения(собств числа) л.о.

Теорема:

Кординационный закон для λ^{-k} и $X_A(\lambda)$ равен. Σ всех членов многочлена A порядка K ;

Универсальное ун. уп-во для опер. A:

Оп-ние: Универсальное ун. уп-во линейного отображения.

Нагр-бо L ун. уп-во X назов. универсальным ун. уп-во для A: $X \rightarrow X$, если $\forall x \in L \Rightarrow Ax \in L$

F.e: 1. $O: X \rightarrow X$ $\parallel_{\forall L \rightarrow \text{ун. уп-во}}$ 2. $\exists x = L_1 + L_2$
 $J: X \rightarrow X$ $\parallel_{\forall L_1, L_2 \in \mathcal{P}_{L_1}^{||L_2}}$ $L_1 = \{x \mid \mathcal{P}_{L_1}^{||L_2} x = x\}$
 $\exists J: X \rightarrow X$ $\parallel_{\forall L_1, L_2 \in \mathcal{P}_{L_1}^{||L_2}}$ $L_2 = \{y \mid \mathcal{P}_{L_1}^{||L_2} y = 0\}$

3. $A \xleftarrow{\text{def}} A = \begin{pmatrix} \lambda_1 & & & 0 \\ & \lambda_2 & & \\ 0 & & \ddots & \\ & & & \lambda_n \end{pmatrix}_{\lambda_i \neq \lambda_k}$ Множ. на λ означает ун. уп-во
 $A = \begin{pmatrix} A_1 & & & 0 \\ & A_2 & & \\ 0 & & \ddots & \\ & & & A_n \end{pmatrix}$ $A_i = \text{ун. уп-во } \{0\}$

4. \downarrow $A = \begin{pmatrix} A_1 & & & 0 \\ & A_2 & & \\ 0 & & \ddots & \\ & & & A_n \end{pmatrix}$;

Date: 22 March 2016
[Tuesday]

§ 27 Собственное ядро и собственное
ядро (собственное ядро) линейного оператора

Оп-ние: 1: Собственное ядро лин-го оператора

$\exists A: X \rightarrow X$ $\left. \begin{array}{l} L - \text{ун. уп-во} \text{ для } A, \dim L = l \\ x \in L \quad (Ax \in L) \\ x \neq 0 \end{array} \right\} \text{Множ. } x \text{ назов. собственным} \\ \text{ядром лин-го оператора } A$

Оп-зак: 2. Линейные функции матричного отображения (2-ой способ)

$$\begin{aligned} \exists A: X \rightarrow X & \quad (\text{X линейное пространство}) \\ x: \begin{cases} x \neq 0 \\ \exists \lambda \in F \end{cases} \quad Ax = \lambda x; \end{aligned}$$

При этом натуральное собственное значение матричного отображения $A \iff$ собственное значение λ .

Лемма 1. Оп-зак 1 \Rightarrow Оп-зак 2.

$$\Delta \quad \exists x \in L \quad (\dim L = d)$$

$$\begin{aligned} Ax = y \in L, \quad \exists \{e_i\} = B_L : \quad x = \sum e_i & \quad y = \sum \beta^i e_i \\ A(\lambda e_i) = \lambda A(e_i) = y = \sum \beta^i e_i & \Rightarrow \lambda e_i = \frac{\sum \beta^i e_i}{\lambda} \quad \text{т.е. } \lambda = \frac{\beta^i}{\lambda} \quad (\lambda \neq 0 \text{ т.к. } x \neq 0) \end{aligned}$$

Лемма 2. Оп-зак 2 \Rightarrow Оп-зак 1.

$$\Delta \quad \begin{cases} Ax = \lambda x & \text{для каждого } x \\ x \neq 0 \end{cases} \quad \begin{aligned} & \text{А собств. ф-ть } x \Rightarrow \exists \lambda \text{ из } \{x\} = L \Rightarrow L - \text{одн. лин. нпр-ть}, \\ & \dim L = d! \\ & A(x_1 + x_2) = \lambda(x_1 + x_2) \in L \\ & A(\lambda x_1) = \lambda \lambda x_1 \in L \end{aligned}$$

F.e.: 1. $O, I: X \rightarrow X$; 1) $Ox = O_x = O \cdot x \Rightarrow Ax - \text{сост. ф-ть} \iff \lambda = 0$
 2) $Ix = 1 \cdot x \Rightarrow Ax - \text{сост. ф-ть} \iff \lambda = 1$

Оп-зак: Линейные матричные отображения

Следует б из б(A) натуральные числа бес о собств. знач.
 $A: X \rightarrow X$ т.е. $\mathcal{O}_A = \{\lambda_1, \lambda_2, \dots, \lambda_d\}$

F.e: 2. $x = l_1 + l_2, \quad l_1, l_2 - \text{нпр-ть} X$

$$\Delta \quad P_{l_1}^{l_2}: X \rightarrow X$$

$$1. \forall x \in L_1 \quad P_{l_1}^{l_2} x = x = 1 \cdot x \iff \lambda_1 = 1$$

$$2. \forall y \in L_2 \quad P_{l_1}^{l_2} y = O_x = 0 \cdot x \iff \lambda_1 = 0$$

$$\text{Уров: } \mathcal{O}_P = \{0, 1\}$$

Методика:

Собственные в-ва, образующие п-римарное собств. прост. A.H.3., т.е.

$$\exists x_i - \text{собств. вектор } A \Leftrightarrow \lambda_i (i=1,2,\dots,k) \quad \text{Тогда } \{x_1, x_2, \dots, x_k\} - \text{A.H.3.}$$

$$\lambda_i \neq \lambda_j \text{ при } i, j \in 1, \dots, k. \quad \begin{matrix} \downarrow & \downarrow & \downarrow \\ \lambda_1 & \lambda_2 & \lambda_k \end{matrix}$$

NB: $k \leq n = \dim X$;

$$Ax_i = \lambda_i \cdot x_i, x_i \neq 0$$

Δ

По индукции:

$$1. \text{ Для } m=1. \Rightarrow \{x_1\} - \text{A.H.3. } (x_1 \neq 0)$$

$$2. \quad \{x_1, x_2, \dots, x_{m-1}\} - \text{A.H.3.} \quad \stackrel{?}{=} \{x_1, x_2, \dots, x_{m-1}, x_m\} - \text{A.H.3.} ; \quad m \leq n$$

$$(0) \quad \text{т.е. } \lambda_1 x_1 + \lambda_2 x_2 + \dots + \lambda_{m-1} x_{m-1} + \lambda_m x_m = 0_x \quad \text{таково что } \lambda_1 = \lambda_2 = \dots = \lambda_m = 0 \\ (\text{но это не A.H.3.})$$

// Потенциальный кон. опр. A. на (0)

$$(1) \quad \lambda_1 x_1 + \lambda_2 x_2 + \dots + \lambda_{m-1} x_{m-1} + \lambda_m x_m = 0_x$$

// Умножим (0) на λ_m

$$(2) \quad \lambda_1 \lambda_m x_1 + \dots + \lambda_m \lambda_m x_m = 0_x$$

// Вычтем из (1) (2)

$$\lambda_1 (\underbrace{x_1}_{\overset{*}{\lambda}_1 x_1} + \lambda_2 x_2 + \dots + \lambda_{m-1} x_{m-1} + \lambda_m x_m) + 0_x = 0_x$$

$\overset{*}{\lambda}_1 x_1$ (т.к. опр. не A)

$$\{x_1, x_2, \dots, x_{m-1}\} - \text{A.H.3.} \quad (\text{индукц. шаг.}) \rightarrow \beta_1 x_1 + \beta_2 x_2 + \dots + \beta_{m-1} x_{m-1} = 0_x$$

$$\Rightarrow \lambda_1 = \lambda_2 = \dots = \lambda_{m-1} = 0 \quad f(0)$$

$$0_x + 0_x + \dots + 0_x + \lambda_m x_m = 0_x \Rightarrow \lambda_m = 0 \quad z.t.g.$$

⇒

Базисное: Абстрактная л-ка н-примарного кн. оп-ва X не имеет собств. векторов больше, чем n вкл., где $n = \dim X$

Лемма:

Мн-во лин. независимых векторов λ_i (собств. вектор) - подоп-ва л-ки кн. оп-ва X

$$\Delta \quad A(x_1 + x_2) \stackrel{\text{н.о.}}{=} Ax_1 + Ax_2 \stackrel{\text{собств. вектор}}{=} \lambda x_1 + \lambda x_2 = \lambda(x_1 + x_2)$$

Δ

NB: Противоположное $\overset{\text{против.}}{0_x \in V}$ н-пр-ва λ_i б-ко выше л-ки

Но no det 0_x - не собств. вектор

⇒ Следует что 0_x б-ко л-ки

Определение: Собственное значение и собственный вектор.

Погр-ло λ_i (описанное в линии) назыв. собственным погр-лом лин. оператора $A \Leftrightarrow$ собств. вектор λ_i .

Упр.: Собств. погр-ло $\lambda_i = \min_{\lambda} \{ \text{всех собств. вект. } x_i \mapsto \lambda_i \}$

Применение собственных линеар., собственных уравнений

$$\Leftrightarrow Ax = \lambda x \Leftrightarrow Ax - \lambda Ix = 0$$

$$(1) \boxed{(A - \lambda \cdot I)x = 0} \quad \text{- уравнение на собственные векторы}$$

$$A: X \rightarrow X; \quad B_x = \{ \lambda_i \}_{i=1}^n$$

$$A \xrightarrow{\text{def}} A = \| L_A \|$$

$$\text{т.е. } L_A = (Ae_k)^i$$

$$I_x = \sum_{i=1}^n \lambda_i e_i \quad x \mapsto x = \begin{pmatrix} \lambda_1 \\ \lambda_2 \\ \vdots \\ \lambda_n \end{pmatrix}$$

Тогда

$$(2) \left\{ \begin{array}{l} (\lambda_1 - \lambda) z^1 + \lambda_2 z^2 + \dots + \lambda_n z^n = 0 \quad (1) \\ \lambda_1 z^1 + (\lambda_2 - \lambda) z^2 + \dots + \lambda_n z^n = 0 \quad (2) \\ \dots \\ \lambda_1 z^1 + \lambda_2 z^2 + \dots + (\lambda_n - \lambda) z^n = 0 \quad (n) \end{array} \right\} \quad \text{- система на собственные векторы}$$

т.к. $x \neq 0 \Leftrightarrow$ ненулевое решение из (1) и (2)

1. $\det(A - \lambda E) = \chi_A(\lambda) \neq 0 \Rightarrow$ Крайнее единственное решение — можно

$$(3) \quad \boxed{\det(A - \lambda E) = \chi_A(\lambda) = 0} \quad \text{- уравнение на собственные значения (характеристическое уравнение)}$$

- Алгоритм:
1. Решаем $\chi_A(\lambda) = \det(A - \lambda E) \rightarrow \{ \lambda_1, \lambda_2, \dots, \lambda_k \} \quad k \leq n;$
 2. Взим. $\lambda = \lambda_i$ и подставляем в (1) или (2)
 $\rightarrow x_i \mapsto \lambda_i$. (таких x может быть несколько т.к.
 или x — собств. в. то λx — собств. вект.)
 $\lambda \neq 0$
- Аналогично с остальными

Существоование собственных векторов:

6
4
B
L

Теорема:

$\exists A : X \rightarrow X$, X нагл ℓ ($\dim X = n < \infty$) Тогда к A существует не
крайней мере 1 собственный вектор и 1. однозначное выражение

Δ $\lambda_1 (A) = 0 \iff$ по основной теореме алгебры
 \exists по крайней мере 1-м корень // доказано в лекции.

$$\exists \lambda_1 : \chi_A (\lambda_1) = 0$$

$\Delta (A - \lambda_1 E) = 0$ - имеет недривиальное решение $\leftrightarrow x_1^{(1)} \leftrightarrow \lambda_1$, т.т.г.

Δ Nb: Лемма: Уравнение (3) - недр. и гор. уравнение \exists нер.-го реш(1)

Оп-ние: Характеристическое уравнение

Корни $\lambda_1, \lambda_2, \dots$ л.е. характеристических ур-ий $\chi_A (\lambda) = 0$
назов. характеристическими корнями

$\Delta A : X \rightarrow X$ (X нагл \mathbb{R})

$$\chi_A (\lambda) = \det(A - \lambda E) = 0$$

↑
ненул. с фунд. н.з. — без нулей лс
— нет кратн. корн. симм
 $\beta_0 \pm i\gamma_0$

$$(1) \Leftrightarrow A \cdot X = \lambda X$$

\uparrow \uparrow \uparrow \uparrow
без нулей
корн. симм
нагл

F.e: Оператор не имеет собств. вектор

$$X = \mathbb{R}^2$$

$$A : \mathbb{R}^2 \rightarrow \mathbb{R}^2 - \underline{\text{обратно на } \lambda} (\lambda \neq \pi k, k \in \mathbb{Z})$$

Спектральный анализ оператора с простым спектром

§ 28 Сингулярный анализ оператора с простым спектром

Оп-ние: Сингулярный оператор

Оператором сингулярного типа (сингулярн. оп-ром) назов. $A: X \rightarrow X$:

$\exists \{x_1, x_2, \dots, x_n\}$ - полный набор

- собств. вектор $Ax_i = \lambda_i x_i$

Nb: так же сингулярным оператором можно называть такие
из собственных векторов которого можно получить базис

Оп-ние: Простое собственное число (зрение)

Собственное число λ_i наз. опр. A простым, если λ_i -

- простой корень $\chi_A(\lambda) = \det(A - \lambda I)$ т.е. $\frac{\chi_A(\lambda)}{\lambda - \lambda_i} = \frac{Q(\lambda)}{(A - \lambda_i)}$

Оп-ние: Оператор с простым спектром
ли. опр. λ кото-го все собственные числа простые назов.
оператором с простым спектром.

Лемма 1:

I) A - ли. опр. с простым спектром. $A: X \rightarrow X$ (наг C)

Птога: 1) $\lambda_A = \{\lambda_1, \lambda_2, \dots, \lambda_n\}$ ($\lambda_i \neq \lambda_j, n = \dim X$)

$$2) \chi_A(\lambda) = \prod_{i=1}^n (\lambda - \lambda_i) = (\lambda - \lambda_1)(\lambda - \lambda_2) \dots (\lambda - \lambda_n)$$

Предика: 1

Линейный оператор с простым спектром - сингулярный.

$\lambda_A = \{\lambda_1, \lambda_2, \dots, \lambda_n\}$ ($\lambda_i \neq \lambda_j, i \neq j$)

$$\begin{matrix} \downarrow & \downarrow & \downarrow \\ x_1 & x_2 & x_n \end{matrix} \quad Ax_i = \lambda_i \cdot x_i \quad (i = 1 \dots n)$$

Птога $B_X = \{x_i\}_{i=1}^n$, т.к. $\{x_i\}_{i=1}^n$ - ННЗ // по лемме ...

Лемма 2:

Матрица A с простым спектром \tilde{G}_A и $B_x = \{x_i\}_{i=1}^n$ имеет генераторную форму.

$$\begin{array}{c} \{e_i\}_{i=1}^n \xrightarrow{\text{т}} \{x_i\}_{i=1}^n \\ \text{одн. б.} \end{array} \quad \tilde{A} = \begin{pmatrix} x_1 & A_{11} & 0 & \cdots & 0 \\ x_2 & 0 & A_{22} & \cdots & 0 \\ \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ x_n & 0 & 0 & \cdots & A_{nn} \end{pmatrix}$$

$$A \longrightarrow \tilde{A} = T^{-1} \cdot A \cdot T$$

$$\begin{matrix} Ax_1 & Ax_2 \\ \parallel & \parallel \\ Ax_1 & Ax_2 \end{matrix}$$

▲

NB: Как выразить T ?

$$\begin{aligned} B_x = \{e_i\}_{i=1}^n &\rightarrow \text{одн. б., одн. гр.} \\ \Delta \quad 1. \quad X_A(\lambda) = \det(A - \lambda E) = 0 &\rightarrow \lambda_1, \lambda_2, \dots, \lambda_n; \\ 2. \quad (A - \lambda_i E)x = 0 &\rightarrow x_1, x_2, \dots, x_n; \end{aligned}$$

$$x_i = \begin{pmatrix} z_1 \\ z_2 \\ \vdots \\ z_n \end{pmatrix}, \quad T = (x_1, x_2, \dots, x_n)$$

Лемма 3:

Все собственные нн. ур-ва лин. алг с простым спектром — одномерны т.о. L_i — собств. нн. ур-ва $\Leftrightarrow \lambda_i$; $L_i = \{kx_i, \text{одн. б.} \Leftrightarrow \lambda_i\}$
 Многа $\dim L_i = 1$. ($i = 1, \dots, n$)

△

▲

Спектральный анализ лин. алг. с простым спектром \tilde{G}_A :

1. $L_i = \text{одн. обл. } \{x_i\} - \text{собств. нн. ур-ва } A, \dim L_i = 1$
 одн. б.
 $\forall x \in L_i \rightarrow Ax_i = \lambda_i x_i \in L_i \quad (L_i - \text{одномерн. орн. } A)$

2. **Теорема 2:** $X = L_1 + L_2 + \dots + L_n = \sum_{i=1}^n L_i$

$$\Delta \quad 1) \quad \dim X = n = \sum_{i=1}^n \dim L_i = \sum_{i=1}^n 1 = n;$$

$$2) \quad L_i \cap L_j = \{0\} \text{ no общ. } L_i$$

3. b) L_i генерирует A — наимостремл $Ax_i = \lambda_i x_i$

4. Римановское исследование оператора A .
Сингулярная теорема.

- Сингулярное пространство

Определение: Пространство подпространство y -то сингулярного пространства \Leftrightarrow подпространство y -то из $\text{нагр. пространства}$ на y -то подпространство $b_i \parallel + \sum_{j=1}^n b_j$ (\parallel будем содержать члены \sum_j)
 т.е. $P_{b_i}^{\parallel + \sum_{j=1}^n b_j} = P_{b_i}^{\sum_j}$

Теорема 3

$A: X \rightarrow X$ - лин. опр. с пространством B

$B_x^* = \{y^j\}_{j=1}^n$ - сопр.-тное базис в B_X т.е. $(y^j; x_i) = \delta_i^j$

$B_X = \{x_i\}_{i=1}^n$ - базис из сингул. базис A .

Тогда $P_{b_i}^{\parallel \sum_j} = (y^j, *) x_i$; // * - это i -то член подразумевается.
 т.е. $\forall x \in X \quad P_{b_i}^{\parallel \sum_j} = (y^i, x) x_i \in b_i$

Δ // оп-то на базисных векторах

$$1. \quad \triangle x_i \in b_i \rightarrow P_{b_i}^{\parallel \sum_j} x_i = \underbrace{(y^i, x_i)}_{\downarrow \delta_i^i = 1} x_i ;$$

$$2. \quad \triangle x_j \notin b_i \quad \left| \begin{array}{l} j = 1, 2, \dots, n \\ i \neq j \end{array} \right. \rightarrow P_{b_i}^{\parallel \sum_j} x_j = \underbrace{(y^i, x_j)}_{\downarrow \delta_j^i = 0 \text{ (иначе)}} x_i = 0$$

$$\forall \text{ баз. } x_j \quad (j \neq i), \text{ т.е. } \forall \text{ базисных векторов } \sum_j = + \sum_{j=1}^n b_j$$

$$NB: \left(P_{b_i}^{\parallel \sum_j} \right)^2 = P_{b_i}^{\parallel \sum_j}$$

$$P^2 = P - \text{ненулевой лин. опр.}$$

Теорема 4: Сингулярный теорема

Если оператор A с базисом b , допускает следующее представление:

$$A = \sum_{i=1}^n \lambda_i \cdot P_{\lambda_i}, \quad \text{где } P_{\lambda_i} = \underbrace{P_{\lambda_i}}_{x_i \in L_i} - \text{сингулярный проекtor} \Leftrightarrow \text{собств. знач. } \lambda_i$$

▲ $\forall x \in X$

$$\left[\begin{array}{l} x = \sum_{i=1}^n \underbrace{x_i}_{L_i} + \sum_{i=1}^n \underbrace{x_i}_{L_2} + \dots + \sum_{i=1}^n \underbrace{x_i}_{L_n} = \sum_{i=1}^n \underbrace{P_{\lambda_i} \cdot x_i}_{x_i \in L_i} \\ \text{(разложение по базису } \beta_X = \{x_i\}_{i=1}^n \text{)} \\ \text{состл. б.} \end{array} \right]$$

$$L_1 + L_2 + \dots + L_n$$

$$\left[\begin{array}{l} A(x) : Ax = A \left(\sum_{i=1}^n P_{\lambda_i} \cdot x \right) \stackrel{\text{н.о.}}{=} \sum_{i=1}^n \underbrace{A(P_{\lambda_i} \cdot x)}_{\text{состл. б. } b_i} = \\ = \sum_{i=1}^n \lambda_i P_{\lambda_i} \cdot x \end{array} \right]$$

▲

- Полномочное уравнение

$$\left[\begin{array}{l} A^2 = \left(\sum_{i=1}^n \lambda_i P_{\lambda_i} \right) \left(\sum_{j=1}^n \lambda_j P_{\lambda_j} \right) \stackrel{n < \infty}{=} \sum_{i,j=1}^n \lambda_i \lambda_j P_{\lambda_i} P_{\lambda_j} = \sum_{i=1}^n \lambda_i^2 P_{\lambda_i} \\ \text{т.к. } i=j \quad P_{\lambda_i}^2 = P_{\lambda_i} \\ i \neq j \quad P_{\lambda_i} \cdot P_{\lambda_j} = 0 \end{array} \right]$$

$$p_m(\lambda) = \lambda_0 + \lambda_1 \lambda_1 + \lambda_2 \lambda_2 + \dots + \lambda_n \lambda^n$$

$$p_m(A) = \lambda_0 I + \lambda_1 A + \lambda_2 A^2 + \dots + \lambda_n A^n$$

$$\text{т.о. } \boxed{p_m(A) = \sum_{i=1}^n p_m(\lambda_i) P_{\lambda_i}}$$

$$\text{F.e.: } e^A = \sum_{i=1}^n e^{\lambda_i} P_{\lambda_i} \xrightarrow{\text{состл. б.}} e^A = \begin{pmatrix} e^{\lambda_1} & 0 & \dots & 0 \\ 0 & e^{\lambda_2} & \dots & 0 \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ 0 & 0 & \dots & e^{\lambda_n} \end{pmatrix};$$

$$\sin A = \sum_{i=1}^n \sin(\lambda_i) P_{\lambda_i}$$

Спектральный анализ оператора скалярного типа

§ 29 Спектральный анализ оператора линейного пространства.

$$\tilde{G}_A = \{ \lambda_1, \lambda_2, \dots, \lambda_k \} ; \text{ т.е. } \chi_A(\lambda) = \prod_{i=1}^k (\lambda - \lambda_i)^{-n_i}$$

Определение:

Полная характеристика собственного значения λ_i

$$\tilde{A} = T^{-1} \cdot A \cdot T = \begin{pmatrix} \lambda_1 & & & \\ & \ddots & & \\ & & \lambda_k & \\ & & & \ddots & \lambda_k \end{pmatrix}$$

$$\chi_A = \det(\tilde{A} - \lambda_i E)$$

$$\begin{array}{c} \lambda_i \\ \overbrace{x_1^{(1)}, x_1^{(2)}, \dots, x_1^{(n_1)}}^{\text{(max.) AH3}} \\ b_i = \text{л.о. } \{x_1^{(1)}, x_1^{(2)}, \dots, x_1^{(n_1)}\} \\ \dim L_i = n_i \\ \text{Аналитическое значение } \lambda_i \end{array}$$

Определение: Спектральная характеристика собств. знач.

Спектральной характеристики собственного значения λ_i называют
 \dim собств.-го подпространства L_i .

Теорема: $n_i = n_i$

$$\Delta \quad X = + \sum_{i=1}^k b_i \quad B_x = \{ B_{L_1} \cup B_{L_2} \cup \dots \cup B_{L_k} \};$$

$$B_{L_i} = \{ x_i^{(1)}, \dots, x_i^{(n_i)} \};$$

$$A_{x_i}^{(j)} = \lambda_i \cdot x_i^{(j)}$$

Спектральное значение $P_{\lambda_i} \leftrightarrow \lambda_i$; $P_{n_i} = P_{L_i} \oplus \sum_{j=1}^{k-i} L_j$

$$P_{\lambda_i} = \sum_{j=1}^{k-i} (f_{(j)}; *) x_i^{(j)}$$

$$B_{L_i} = \{ f_{(j)} \}_{j=1}^{n_i}$$

собств. подпространства L_i

Рациональное выражение однозначно сущ. для λ_i в пространстве G_A .

$$f(A) = \sum_{i=1}^k f(\lambda_i) \cdot P_{\lambda_i}$$

- Биоморфизм ансбюра полиномов (маппинг) и ансбюра операторов.

7
6
B

Определение:

$X \cup Y$ - ансбюр над полем F .

Биоморфизмом ансбюра $X \cup Y$ над F назв. отображение $S: X \rightarrow Y$, сохраняющее структуру и интегрирующую структуру $\sigma_{\text{ансб}}^X$ ансбюра.

Теорема 2.

$$P_{\text{ансб}} = P = \{ p(\lambda) \mid \lambda \in C, \deg p(\lambda) = A \} \quad // \text{это коммутативный ансбюр.}$$

$X \times X$ - ансбюр операторов: $X \times X = \{ \text{линейн. опр. } A: X \rightarrow X \}$.

$X \times X$ - ансбюр операторов: $X \times X = \{ \text{линейн. опр. } A: X \rightarrow X \}$.

Много $S_A: P \rightarrow X \times X$ - биоморфизм ансбюра P и $X \times X$,

такой что $p(A) = \sum_{i=1}^k p(\lambda_i) P_{\lambda_i}$ ($A = \sum_{i=1}^k \lambda_i \cdot \text{единица}$)

$$\text{следует из того что } S(p(A)) = p(A) = \sum_{i=1}^k p(\lambda_i) P_{\lambda_i}.$$

1. P : $(p_1 + p_2)(\lambda) = p_1(\lambda) + p_2(\lambda)$ - коммутативный ансбюр

$$(\lambda p_1)(\lambda) = \lambda p_1(\lambda)$$

$$(p_1 \cdot p_2)(\lambda) = p_1(\lambda) \cdot p_2(\lambda)$$

$$\text{НБ: } (p_1 \cdot p_2)(\lambda) = (p_2 \cdot p_1)(\lambda)$$

2. $X \times X$: $(A + B)x = Ax + Bx$ - не коммут-ный ансбюр.

$$(\lambda \cdot A)x = \lambda \cdot Ax$$

$$(A \cdot B)x = A(Bx)$$

3. $\begin{array}{c} p+q \xrightarrow{S(A)} p(A) + q(A) = \sum_{i=1}^k (p+q)(\lambda_i) P_{\lambda_i} = \sum_{i=1}^k p(\lambda_i) P_{\lambda_i} + \\ \left. \begin{array}{l} p=p(\lambda) \\ q=q(\lambda) \end{array} \right\} + \sum_{i=1}^k q(\lambda_i) P_{\lambda_i} = p(A) + q(A) \\ \begin{array}{c} \lambda p \xrightarrow{S_A} \lambda \cdot p(A) \\ p \cdot q \xrightarrow{S_A} p(A) \cdot q(A) \end{array} \end{array}$



Теорема 3.

Темногондукт $S_A : \mathcal{P} \rightarrow X \times X$ - не биенүүр;

Лемма 1: Тонгектоб кому

$\Delta \chi_A(\lambda) = \det(A - \lambda I)$. Менген $\chi_A(\lambda) = 0$;

$$\text{т.е. } \chi_A(\lambda) \xrightarrow{S_A} 0$$

$$\Delta \chi_A(\lambda) = \sum_{i=1}^k \underbrace{\chi_A(\lambda_i)}_{\substack{0, \text{ т.к. } \lambda_i - \text{ нулю} \chi_A(\lambda)}} \cdot P_{\lambda_i} = \sum_{i=1}^k 0 \cdot P_{\lambda_i} = 0$$

$$\Delta \text{Нерекем 3.} \\ \Delta p(\lambda) + q(\lambda) \cdot \chi_A(\lambda) \xrightarrow{S_A} p(\lambda), \text{ т.к. } S_A(p(\lambda) + q(\lambda) \cdot \chi_A(\lambda)) = p(\lambda) + q(\lambda) \cdot \chi_A(\lambda) = p(\lambda)$$

"0" биенүүр

N.B: Бы сабактаман пайдаласка.
 $\dim \mathcal{P} = \infty$; $\dim X \times X = n^2 < \infty$;

- Нормал ишеним инвариантоб маддуктот оңратса.

Онга - ние: Ихтималт ин. оңрап.

Ихтималт ин. оңрап A - жо-жыл $f(A) \in F$ ($f: A \rightarrow F$), не
забиңарадык оңдаш X

$$\text{F.e: 1. } \chi_A(\lambda) = \det(A - \lambda E)$$

$$2. \text{ Tr } A$$

$$3. \det A$$

$$4. \text{ би көрсөнчесин } \chi_A(\lambda)$$

Меджима:

Көрсөнчесин $\chi_A(\lambda)$ бөлгүйтпелесин инвариантоб ин. оңрап.

$$\Delta \chi_A(\lambda) = \prod_{i=1}^k (\lambda - \lambda_i)^{n_i}; \quad \{ \lambda_i, n_i \} \rightarrow \tilde{A} = \begin{cases} \begin{pmatrix} \lambda_1 & 0 \\ 0 & \ddots & 0 \\ 0 & 0 & \lambda_k \end{pmatrix} & \text{еселдил.} \\ 0 & \square \\ 0 & \square \end{cases}$$

$$\sqrt{\tilde{A}} = T^{-1} \cdot A \cdot T \xrightarrow{f(x) \in F} A$$

$$A = T \tilde{A} T^{-1} \xrightarrow{f(x) \in F} A$$

Спектральный анализ линейных операторов в конечномерном пространстве: операторы общего вида

Ультраинвариантные подпр-ва л.о.

Многорядовая форма определения базиса (не исключений)
 [т.е. из сист. баз. A не получится βx]

$A \xleftarrow{\text{ст.}} A$ - мэр, кот. не приведен к канон.-ой.

1. Несовпадение инвариантных подг-б L_i (не однор.).
2. $X = \sum_{i=1}^k L_i$ ($k < n = \dim X$) $\rightarrow A = \begin{pmatrix} A_1 & L_i \\ 0 & A_k \\ \vdots & \vdots \end{pmatrix}$
3. Проверка $A \not\sim L_i$: $\exists A_i = 1 | L_i$.

A_i - многорядовая коммутата: $A_i = \lambda_i I_i + \gamma_i$ (γ_i - не многочленовая добавка)

Оп-ие:

γ наз. многочленотетником, порядка m, если $\gamma^{m+1} = 0$,
 $\gamma^m = 0$, $m \in N$; $\gamma' = 0$ ($m=0$)

2) Числово проверка γ_i рег. Мордкович базис
 $\gamma_i = \begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 \end{pmatrix}$ $A_i = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \end{pmatrix}$;

4. Рукавинконое нормир.

$$A = \sum_{i=1}^k (\lambda_i I_i + \gamma_i) P_i$$

— многорядовой проектор

§ 30 Универсальное подг-бо линейного определителя.

Оп-ие: Универсальное подг-бо

$\exists A: X \rightarrow X$ - определитель базиса.

Подг-бо L наз. универсальным подг-бо лин. опр. A, если

$$\forall x \in L \Rightarrow Ax \in L, \text{ т.е. } AL \subset L;$$

Оп-ие: Универсальное подг-бо

Универсальное подг-бо L наз. опр. A наз. универсальным, если

\exists гомоморф. L' подг-бо L go X, some универсальное
 т.е. $X = L + L'$; L -унив. и L' -унив.

NB: гомоморф. L' - some универсальное подг-бо

Date: 12 April

Tuesday

Lemma: Если L -функция под. негуп-бо, то L' тоже.

Def-nie: Число проекций

Если L -функция под. негуп-бо, то $P_L^{\parallel L}$ - наим. число проекций.

Def-nie: Компонента (расч) $A \parallel L$

$\exists L$ -функция под. н.н. $A : A_L = A \Big|_L$ но \neq $A_L : L \rightarrow L$

$A_{Lx} = Ax$ назыв. расческа $A \parallel L$

Lemma:

$\exists A_L$ -компоненты $A \parallel L$ ($L \cap L' =$ дополнительное ядро под. н.н.)

$A_{L'}$ -компоненты $A \parallel L'_1$

Тогда $A = A P_L^{\parallel L} + A P_{L'}^{\parallel L}$ (*)

Δ $Ax = A_L x + A_{L'} x$, а $x = \begin{pmatrix} x_1 \\ \vdots \\ x_m \end{pmatrix} \in L$ тогда $A = A_L + A_{L'}$

Nb: 1. Тут это не работает, т.к. $A = A_L + A_{L'}$;

2. $X = L + L'$; $A_L : L \rightarrow L$
 $A_{L'} : L' \rightarrow L'$, т.к. (*) $A = A_L + A_{L'}$

Def-nie: Приведенное ядро информативное негуп-бо

$\exists A : X \rightarrow X$. Тогда $X \setminus \{0_X\}$ назыв. приведенным ядром под. н.н.

Nb: $X + \{0_X\} = X$;

Def-nie: Минимальное ядро под. негуп-бо

Ядро под. н.н. L наз. опр $A : X \rightarrow X$ назыв. минимальным, если

1. оно не является приведенным

2. не содержит ядра под. н.н. " $<$ " размерности

Идеалы алгебры скалярных полиномов

Содержание:

- [Линейные операторы и их матричная запись](#)
- [Алгебра операторов и матриц](#)
- [Обратная матрица. Обратный оператор](#)
- [Обратный оператор](#)
- [Замена координат и матрицы линейного оператора при замене базиса.](#)
- [Тензор. Ковариантность. Независимость от ПЛФ. Определение тензора.](#)
- [Свёртка и транспонирование тензоров](#)
- [Определитель линейного оператора. Внешняя степень л. оператора.](#)
- [Теорема об умножении определителей](#)
- [Инвариант матрицы л.о. Инвариантность подпр-ва](#)
- [Собственные векторы и собств значения\(собств числа\) л.о.](#)
- [Спектральный анализ оператора с простым спектром](#)
- [Спектральный анализ оператора скалярного типа](#)
- [Ультраинвариантные подпр-ва л.о.](#)
- [Идеалы алгебры скалярных полиномов](#)
- [Алгебра операторных полиномов. Идеал. Минимальный полином оператора](#)
- [Спектральная теорема для оператора общего вида](#)
- [Структура нильпотентного оператора. Базис Жордана\(обзор\)](#)
- [Евклидово пространство](#)
 - [Метрические, нормированные, вещественные евклидовы пространства](#)
 - [Геометрия евклидова пространства \[R C\] Основные неравенства](#)
 - [Ортогональный наборы векторов Процесс ортогонализации Грана-Шмидта](#)
 - [Ортогональный проектор. Задача о перпендикулярах](#)
 - [Естественный изоморфизм \$E\$ и \$E^*\$](#)
 - [Эрмитовский сопряженный и эрмитов оператор???](#)
 - [Унитарные и ортогональные операторы](#)
 - [Квадратичные формы](#)

Теорема:

Кон-но ген-рую-щие ($L_i \cap L_j = \emptyset$) линей-ных узлов ил-н.н.
где $A: X \rightarrow X$ ($\dim X < \infty$) конечн.

§ 3.1 Уголы амбера скан. полиномов// Работаем в C

$$\left\langle \begin{array}{l} \mathcal{P} = \{ p(\lambda) \mid \deg p(\lambda) = A \}, \dim \mathcal{P} = \infty; \\ \text{для } p(\lambda) = \sum_{s=0}^{\infty} \lambda^s c_s, \quad \text{назовем } c_s \text{ коэффициентом при } \lambda^s. \end{array} \right.$$

1. $(p_1 + p_2)(\lambda) = p_1(\lambda) + p_2(\lambda)$
2. $(\lambda \cdot p_1)(\lambda) = \lambda \cdot p_1(\lambda) \quad (\lambda \in C)$
3. $(p_1 \cdot p_2)(\lambda) = p_1(\lambda) \cdot p_2(\lambda);$
4. $p_1(\lambda) \cdot p_2(\lambda) = p_2(\lambda) \cdot p_1(\lambda);$

Оп-ние: Угол амбера

Уголом Γ амбера скан. полиномов \mathcal{P} назов єї подг-бо:
 $\forall r \in \mathbb{Z}; \forall p \in \mathcal{P} \Rightarrow r \cdot p \in \Gamma$

Ф.о: 1. $\subset p_2(\lambda): p(\lambda) = 0 \quad \lambda \in C$ - прис. const.

тогда $\Gamma_{p_2} = \{ \text{вес } p_2(\lambda) \} - \text{угол}$

т.к. $(p_2 \cdot p_1)(0) = 0 \cdot p(0) = 0 \Rightarrow p_2 \cdot p \in \Gamma_{p_2};$
 $\Gamma_{p_2} \subset \mathcal{P}$

2.

$\exists p(\lambda) \in \mathcal{P}$ - прис.

$$\left\langle \begin{array}{l} \mathcal{I}_p = p \cdot \mathcal{P} = \{ \tilde{p}(\lambda) \mid \tilde{p}(\lambda) = p(\lambda) \cdot r(\lambda); r(\lambda) - \text{вс } \mathcal{P} \} \end{array} \right.$$

Оп-ние: Пог-рующими полиномами

В $\mathcal{I}_p = p \cdot \mathcal{P}$ присущий полином f назов. пог-рующим полиномом \mathcal{I}_p

Определение: Приведенное уравнение

$P_n \{ O(z) = 0 \}$ называется приведенным уравнением.

Лемма 1:

Если полином $I(z) = 1 \in \mathbb{I}$, то \mathbb{I} -приведенное в $\mathbb{I} = P$

$\forall p \in P$

$p = 1 \cdot p$; // 1 - неприведенный полином P

▲

Лемма 2:

$\mathbb{I} I_1 \cup I_2$ - уравнение. Тогда $\mathbb{I} = I_1 \cap I_2$ - уравнение (1)

$\mathbb{I}' = I_1 + I_2$ - уравнение; (2)

△

(1)

$$\begin{array}{ll} \exists z \in I_1 & z \cdot p \in I_1 \\ \exists z \in I_2 & z \cdot p \in I_2 \end{array} \quad \forall p \in P$$

Тогда $\tilde{p} \in \mathbb{I} \cap \mathbb{I}_2$

$$\Rightarrow z \in I_1 \cap I_2$$

$$I_1 \cap I_2 \subset I_1 \quad z \cdot \tilde{p} \in I_1$$

$$I_1 \cap I_2 \subset I_2 \quad z \cdot \tilde{p} \in I_2$$

Определение:

Минимальный полином.

\tilde{P} - уравнение; \nexists любой минимальный полином P , если

1. \tilde{P} - неприведенное (т.е. $\neq X \neq O(z)$)

2. $\deg \tilde{P}(z) =$ минимальное

N.B.: У приведенных нет кв.

Теорема 1:

"О минимальном полиноме уравнения"

\tilde{P} - уравнение

$\tilde{P}(z) =$ это мин. полином

Тогда $\forall \tilde{P} \in \tilde{P} \quad \tilde{P} \leq P$

△ От противного $\exists \tilde{P} \not\leq P$

$$\frac{\tilde{P}}{P} = q + \frac{r}{P}; \quad \deg r < \deg P$$

$$\tilde{P} = q \cdot P + r \quad \Rightarrow \quad r = \underbrace{\tilde{P}}_{\substack{\in \tilde{P} \\ \text{no zero}}} - \underbrace{P \cdot q}_{\in P}$$

1. $r \in \tilde{P}$ т.к. это \tilde{P} неприв. полином

2. $\deg r < \deg P$ противоречие $P = \min$
т.к. \tilde{P} .

Лемма 1: Тогда $p_1 : p_2$ - это минимум \mathcal{I}_p тогда и только тогда, когда p_1, p_2 - идемпотенты.

8
4
B
L

$$\text{т.к. } \frac{p_1 : p_2}{p_2 : p_1} \quad \deg p_1 = \deg p_2 - \min.$$

Теорема 2: Минимальное значение схагает в равенство.

△

\mathcal{I}_p - самое, что $\mathcal{I}_p = p \cdot \mathcal{P}$

p - мин. значение

$$\left. \begin{array}{l} 1. \mathcal{I}_p \subseteq p \cdot \mathcal{P} \\ 2. p \cdot \mathcal{P} \subseteq \mathcal{I}_p \end{array} \right\} \mathcal{I}_p = p \cdot \mathcal{P};$$

$$\forall \tilde{p} = p \cdot q \in \mathcal{I}_p \text{ но } q \notin \mathcal{P}$$

▲

Теорема 3: "О бисекции углов"

$$\begin{array}{c} \mathcal{I}_1 \leftrightarrow p_1 \\ \mathcal{I}_2 \leftrightarrow p_2 \end{array} \quad (p_1, p_2 - \text{мин. значение}) \quad \mathcal{I}_1 \subset \mathcal{I}_2 \quad \text{тогда } p_1 : p_2$$

△

$$p_1 \in \mathcal{I}_1 \subset \mathcal{I}_2 \Rightarrow p_1 \in \mathcal{I}_2 \Rightarrow p_1 : p_2 \quad \text{т.т.г.}$$

▲

N.B.: Тут бисекция угла тут имеет смысл

Теорема 4: "О минимальном значении \wedge "

$\mathcal{I} \mathcal{I}_1, \mathcal{I}_2 - \text{углы} ; \quad \mathcal{I} = \mathcal{I}_1 \wedge \mathcal{I}_2 \quad \text{тогда } \mathcal{I} \leftrightarrow p = \text{H.O.K} \{p_1, p_2\};$

$$\mathcal{I}_1 \leftrightarrow p_1$$

$$\mathcal{I}_2 \leftrightarrow p_2$$

△

$$\left. \begin{array}{l} p : p_1 \Leftrightarrow p \in \mathcal{I}_1 \\ p : p_2 \Leftrightarrow p \in \mathcal{I}_2 \end{array} \right\} \Rightarrow p \in \mathcal{I}_1 \wedge \mathcal{I}_2$$

$$\mathcal{I} \text{ - угол } \begin{array}{c} p \in \mathcal{I}_1 \\ p \in \mathcal{I}_2 \end{array} \quad \text{тогда } p : p \Rightarrow p - \text{H.O.K.}$$

▲

Теорема 5: "О суммировании ненулевых "+ угллов"

$$\begin{aligned} J_1 &\leftrightarrow p_1 \\ J_2 &\leftrightarrow p_2 \end{aligned} \quad \text{тогда } J_1 + J_2 \leftrightarrow \text{H.O.D. } \{p_1, p_2\}$$

Теорема 6: "О выражении 1" // $\exists (x) \equiv 1$.

$$\boxed{\exists \text{ H.O.D. } \{p_1, p_2\} = 1, \text{ т.е. } p_1 \text{ и } p_2 - \text{базисы простые}}$$

$$\text{тогда } \exists q_1, q_2 \in \mathcal{P} : \boxed{p_1 \cdot q_1 + p_2 \cdot q_2 = 1}$$

△

$$\begin{aligned} \leftarrow J_1 = p_1 \mathcal{P} \\ J_2 = p_2 \mathcal{P} \end{aligned} \quad J = J_1 + J_2 - \text{угол} \\ J \leftrightarrow p = \text{H.O.D. } \{p_1, p_2\} = 1 \Rightarrow p = 1 \in J \Rightarrow J = \mathcal{P}$$

$$\exists q_1 \text{ и } q_2 : \frac{p_1 \cdot q_1}{J_1} + \frac{p_2 \cdot q_2}{J_2} = \frac{1}{\mathcal{P}}, \text{ т.к. } q_i$$

Базисное: $\text{H.O.D. } \{p_1, p_2, \dots, p_k\} = 1$, тогда $\exists q_1, q_2, \dots, q_k :$

$$\sum_{i=1}^k p_i q_i = 1$$

Теорема 7:

$$\boxed{\exists p = p_1, p_2, \dots, p_k \text{ (} p_i - \text{ненулевые базисы простые) ; } \leftarrow p_i = \frac{1}{p_i};}$$

$$\forall i, j = 1, \dots, k; \text{ H.O.D. } \{p_i, p_j\} = 1$$

$$\text{тогда } \exists q_i (i = 1, \dots, k) : \sum_{i=1}^k p_i \cdot q_i = 1;$$

§ 32 Альгебра операторных полиномов.

Углуб. Математическое понимание оператора.

$$\mathcal{P}(A) = \left\{ \text{бес} p(A) = \sum_{s=0}^{\infty} \lambda^s A^s \right\} \quad \text{т.е.} \quad \underbrace{p(\lambda) = \sum_{s=0}^{\infty} \lambda^s}_{\mathcal{P}} \longrightarrow p(A) = \sum_{s=0}^{\infty} \lambda^s A^s \quad / (\lambda = A^s)$$

Теорема 1: $\mathcal{P}(A)$ - линейное пр-во.

$$\Delta \quad p_1(A)x + p_2(A)x = p_2(A)x + p_1(A)x \\ A: X \rightarrow X; \forall x \in X; \\ \text{и т.д.}$$

long-er обозначение $S_A: \mathcal{P} \rightarrow \mathcal{P}_A$

$p_1 \cdot p_2 \xrightarrow{S_A} p_1(A) \cdot p_2(A)$	математическая
$p_1 + p_2 \xrightarrow{} p_1(A) + p_2(A)$	линей. структура
$\lambda p_1 \xrightarrow{} \lambda p_1(A)$	под альгебра абстракционизм

$X \times X = \{ \text{бес } \beta: X \rightarrow X \} :$

Теорема 2: $\mathcal{P}(A)$ - коммутативная альгебра.

$$\Delta \quad (p_1 \cdot p_2)(A) = p_1(A) \cdot p_2(A) \\ A^{n+m} = A^{m+n} \Leftrightarrow A^n \cdot A^m = A^m \cdot A^n \\ \text{и т.д.}$$

Лемма 1:

$$\underbrace{p_1, p_2}_{\mathcal{P}} \text{ - банико простые, тогда } \exists \underbrace{q_1, q_2}_{\mathcal{P}} : p_1(A) \cdot q_1(A) + p_2(A) q_2(A) = I$$

Доказательство "Разложение I"

Теорема 3:

$$\begin{array}{l} p = p_1 \cdot p_2 \\ \underbrace{p_1, p_2}_{\mathcal{P}} \text{ - банико простые} \end{array} \quad \text{тогда } \text{Ker } p(A) = \text{Ker } p_1(A) + \text{Ker } p_2(A);$$

$$\Delta \quad \underline{\text{д. }} \quad \underbrace{\text{Ker } p_1(A)}_{X_1} \oplus \underbrace{\text{Ker } p_2(A)}_{X_2} \subseteq \text{Ker } p(A)$$

$$\begin{aligned} p(A)x_1 &= p_2(A) \underbrace{(p_1(A)x_1)}_0 = 0 \\ p(A)x_2 &= p_1(A) \underbrace{(p_2(A)x_2)}_0 = 0 \end{aligned}$$

$$\left| \begin{array}{l} p(A)(x_1 + x_2) = 0 + 0 = 0 \Rightarrow x_1 + x_2 \in \text{Ker } p(A) \\ \text{Ker } (p_1(A)) + \text{Ker } p_2(A) \subseteq \text{Ker } p(A) \end{array} \right.$$

$$\left. \begin{array}{l}
 \text{2. } \ker p_{\psi}(A) \subseteq \ker p_1(A) + \ker p_2(A) \\
 \text{A } x = x_1 + x_2
 \end{array} \right\} \quad \begin{aligned}
 x &= \underbrace{\overbrace{x_1}^{p_1(A)} + \overbrace{x_2}^{p_2(A)}}_{p(A)x} = p_1(A)g_1(A)x_1 + p_2(A)g_2(A)x_2 \\
 &\in p_1(A)x_1 + p_2(A)x_2 = p_1(A) \cdot p_2(A) \cdot g_1(A) \cdot x_2 = \\
 &= g_1(A) \cdot \underbrace{[p_1(A) \cdot p_2(A) \cdot x]}_{p(A)x} = 0 \\
 &\quad \begin{aligned}
 p(A)x &= 0 && (x \in \ker p(A)) \\
 \Rightarrow x_2 &\in \ker p_2(A)
 \end{aligned} \\
 p_1(A)x_1 &= \dots = 0 \quad \Rightarrow \quad x_1 \in \ker p_1(A)
 \end{aligned}$$

3.

NB: $L_1 \neq L_2 \Leftrightarrow L_1 \cap L_2 = \{0\}$ // Hausseparations

$$\text{Ker } p_1(A) \cap \text{Ker } p_2(A) = \{0\}$$

$$\zeta \in \ker p_1(A) \cap \ker p_2(A)$$

$$z = \underbrace{\int z}_{z_1} = \underbrace{f_2(A) g_2(A) \cdot z}_{z_2} + f_1(A) \cdot g_1(A) z$$

$$\left. \begin{array}{l} p_1(A)z_1 = 0 \\ p_2(A)z_2 = 0 \end{array} \right\} \quad z = 0 + 0 = 0;$$

Следствие: $\exists p = p_1 \cdot p_2 \cdot \dots \cdot p_k$ (канонический разложение; p_i - каноническое простое)

Тогда $\ker p(A) = \bigoplus_{i=1}^k \ker p_i(A)$

Оп-ши: Академіческий поетик

Аннулирующим называют $p(A)$ (аннульном) оператора $A: X \rightarrow X$ когда, такой не приводящий $p(A) \in D$, что $p(A) = 0$.

$$\underline{\text{NB:}} \quad p(A) = \mathbb{D} \iff \forall x \in X : p(A)x = 0_x \iff \text{Ker } p(A) = X \iff \text{Im } p(A) = \{0_X\};$$

Теорема 4: Апликаторные понятия A образуют язык $\mathcal{B}^{\mathcal{A}}$
//Образование $\mathcal{I}_{\mathcal{A}}$.

$\exists p(A)$ - assynt. non.

$$p(A) \cdot q(A) = 0 \Rightarrow \in J_A$$

9 ← 8
 1 8
 B B
 L L

Теорема 5: "О существовании авт. полинома"

Дан \forall лин. опер. $A: X \rightarrow X \exists$ авт. полином $p(A)$:

$$\begin{aligned}
 & \Delta \quad \left. \begin{aligned} & p(A) \subset X \times X = \{ \text{лек. } B: X \rightarrow X \} \quad \dim p(A) < \dim X \times X = n^2 \text{ (коэффициент.)} < \infty \\ & \underbrace{\{ I, A, A^2, \dots, A^{n^2} \}}_{n^2+1 \text{ не } > \dim X \times X} \end{aligned} \right| \Rightarrow \text{Л.З.} \Rightarrow \exists \lambda_0, \lambda_1, \dots, \lambda_{n^2}: \sum_{s=0}^{n^2} \lambda_s A^s = 0 \Leftrightarrow \\
 & \Leftrightarrow p(A) = \sum_{s=0}^{n^2} \lambda_s A^s \quad (\text{т.к. } \lambda_s = 0 \text{ не опр. Л.З.}) \\
 & \Rightarrow \exists.
 \end{aligned}$$

Оп-ии: Несущий полином

J_A назов несущим авт. полиномом лин. опер. A .

$J_A \Leftrightarrow p_A(\lambda)$ - авт. полином J_A

Оп-ии: Минимальный полином оператора

$p_A(\lambda)$ - мин. полином J_A назов минимальным полиномом оператора A .

Date: 19 April 2016
Tuesday

Грабнерове амп

$$\mathcal{P} \quad \dim \mathcal{P} = \infty$$

$$\mathcal{P}(A) \quad \dim \mathcal{P}(A) < \infty$$

Лемма:

$$\text{Две разб., можно } p(A) = q(A) \text{ квадр. и дост., можно}$$

$$\rightarrow p(\lambda) = q(\lambda) + \underbrace{p_A(\lambda)}_{\downarrow S_A} r(\lambda) \quad (\forall r(\lambda));$$

$$\underbrace{p_A(A) = 0}_{\text{и}} \quad ; \quad p(A) = q(A) + 0 = q_A(A) + p_A(A) \cdot r(A)$$

Лемма:

$$\exists r(\lambda) - остаток от деления $p(\lambda)$ на $p_A(\lambda)$. Тогда $r(A) = p(A)$$$

$$\frac{p(\lambda)}{p_A(\lambda)} = q(\lambda) + \frac{r(\lambda)}{p_A(\lambda)};$$

Множество: "0 разбие \times б + \sum разб."

$$\exists p_A(\lambda) - \min \text{ полином } \mathbb{J}_A; \quad \text{Ker } p_A(A) = \text{Ker } 0 = X;$$

$p_A(\lambda) = p_1(\lambda) \cdot p_2(\lambda) \cdot \dots \cdot p_k(\lambda)$, где $p_i(\lambda) - \text{непарное непарное простое}$ деление

$$\text{Тогда: } X = \bigoplus_{i=1}^k \text{Ker } p_i(A) = \underbrace{\text{Ker } p_1(A)}_{\neq 0_X} \bigoplus \underbrace{\text{Ker } p_2(A)}_{\neq 0_X} \bigoplus \dots \bigoplus \underbrace{\text{Ker } p_k(A)}_{\neq 0_X}$$

$$\text{Ker } p_A(A) = \text{Ker } 0$$

NB: Пояснение: $\text{Ker } p_i(A) = L_i - \underline{\text{секрет ноги-бо}}$:

Множество: ("2-ая теорема о разб и однаж")

$p_A - \min \text{ полином } A$ (т.е. $\min \text{ энум. пол } \mathbb{J}_A$)

$p_A = p_1 \cdot p_2$, $p_1, p_2 - \text{бесконечное простое}$

Тогда $\text{Ker } p_1(A) = \text{Im } p_2(A);$

$$\Delta \quad p_A(A) = 0; \quad \underbrace{p_A(A) \cdot X}_{\{0_X\}} = p_1(A) \cdot \underbrace{p_2(A) \cdot X}_{\text{Im } p_2(A)} = \{0_X\} \Rightarrow \boxed{\text{Im } p_2(A) \subseteq \text{Ker } p_1(A)}$$

$\xrightarrow{\text{ноги-бо} \times} \xrightarrow{\text{ноги-бо} X} \xrightarrow{\text{2.т.9.}}$

$$\boxed{\dim X = \dim \text{Ker } p_1(A) + \dim \text{Ker } p_2(A) = L_1 + L_2}$$

$$\Rightarrow \boxed{\dim \text{Im } p_2(A) = \dim \text{Ker } p_1(A)}$$

$$\boxed{\dim X = \dim \text{Im } p_2(A) + \dim \text{Ker } p_2(A) \quad (2)}$$

Теорема:

"О микроскопах низ. и высоких и спектральных пресеторах"

g
3
B
62

$\exists A: X \rightarrow X$, \exists_A - ugrün ass. normiert; \forall_A - min normiert A

$$p_A = p_1 \cdot p_2 \cdots p_k \quad (\text{пi - нонагiо вiдiнiо чистiе}) \quad \text{т.е.} \quad p_A(\lambda) = \prod_{s=1}^k (\lambda - \lambda_s)^{m_s}$$

$$\Leftrightarrow p_i = \frac{f_A}{f_i}, \text{ H.O.D } \{p_1, p_2, \dots, p_k\} = 1 \Rightarrow \exists q_i : \sum_{i=1}^k p_i \cdot q_i = 1 \quad (\text{I})$$

$$S_A(\mathbf{I}) : \sum_{i=1}^k p_i(A) \cdot q_i(A) = \mathbb{I}; \quad [NB: p_A = p_i \cdot p_i^\top \Rightarrow \text{im } p_A = p_1(A) \cdot \dots \cdot p_k(A) = \mathbb{I} \Rightarrow \ker p_A = \text{im } p_1(A)]$$

$$X = \bigoplus_{i=1}^k \ker p_i(A) . \quad \text{Möglicherweise: } A_x \in X \quad x = x_1 + x_2 + \dots + x_k$$

суммируется 1. $x_i = p_i(A) \cdot q_i(A)x$

$$2. \quad p_i(A) \cdot q_i(A) = \underline{P_{i,i}} = P_{d_i}^{||}$$

специальный директор

$$1. \Delta \quad x_i = \underbrace{p_i(A) \cdot g_i(A) x}_{\substack{y \in X \\ m}} \in L_i = \text{Ker } p_i(A)$$

$\boxed{\text{Imp}_i(A)}$

T.K. (NB)

$$L \quad X = L_1 + L_2 + \dots + L_k$$

$$v \quad X = x_1 + x_2 + \dots +$$

Спектральная теорема для оператора общего вида

§ 33 Рекурсивное правило для определения
одного из луга

I. Более явный "Обобщенный метод" ноги-бок "

Лемма 1:

$\exists A: X \rightarrow X$, тогда $\forall \text{Ker } p(A) - \text{наб. ноги-бок нр. нр. } A$
 $(\text{имеет дно глубина } x \in \text{лоб})$

Δ
 Доказательство: L - наб. нр. A , т.к. $A(L) \subset L$, т.е. $\forall x \in L : Ax \in L$
 $\left. \begin{array}{l} \text{Ker } p(A) ; A(\text{Ker } p(A)) \subset \text{Ker } p(A) \quad \forall x \in \text{Ker } p(A) ; Ax \\ p(A) \cdot A = A \cdot p(A) \end{array} \right\}$

$\left. \begin{array}{l} \forall p(A)x = 0 ; A(\underbrace{p(A)x}_{=0}) = p(A)(Ax) = 0 \\ x \in \text{Ker } p(A) \end{array} \right\}$

Тогда: $\forall x \in \text{Ker } p(A) \Rightarrow Ax \in \text{Ker } p(A)$

Δ Ax
 $x \in \text{Ker } p(A) \Rightarrow \underbrace{p(A)x}_{=0} = 0$ || ΔAx
 $p(A)(Ax) = \underbrace{A(p(A)x)}_{=0} = A(0) = 0$
 $\text{коэф. } p(A) \in A$

Лемма 2:

$\exists A: X \rightarrow X$ (одного из луга); $J_A \leftrightarrow p_A(A)$ - мин. номинации

$p_A = p_1 \cdot p_2$ линейные номинации, $\deg p_1, \deg p_2 \geq 1$

тогда $\text{Ker } p_A(A) = \underbrace{\text{Ker } p_1(A)}_{L_1} + \underbrace{\text{Ker } p_2(A)}_{L_2} = L_1 + L_2$, где L_1, L_2 - не глубокие ноги-боки.

Δ Остальные:

1. $\text{Ker } p_1(A) = \{0_x\} \rightarrow \text{ноги-бок} \Rightarrow \deg p_1(A) < \deg p_A(A) - \text{ноги-бок}$.

2. $\dim X = \dim L_1 + \dim L_2$

$\exists \dim L_1 = 0 \Rightarrow \dim L_2 = n = \dim X \Rightarrow L_2 = X - \text{ноги-бок}$

Лемма 3:

$$\boxed{X = \text{Ker } p_+(A) = \underbrace{\text{Ker } p_1(A)}_{\text{unl. nn. (ненул.)}} + \underbrace{\text{Ker } p_2(A)}_{\text{unl. nn. (ненул.)}} \text{ (неразбиваем.)}}$$

Тогда X — неразбиваемое подпр-во. (но оно не нул.)

Более точнее: $\boxed{p_A = \prod_{i=1}^k p_i}$ (нер., бдим. прост. p_i) тогда $X = \bigoplus_{i=1}^k L_i = \bigoplus_{i=1}^k \text{Ker } p_i(A)$

II Задачки про неразбиваемое теоремо.

$$\boxed{p_A = p_1 \cdot p_2 \cdot \dots \cdot p_k; \quad \boxed{p_i = \frac{p_A}{q_i}; \quad q_i - \text{TOT, не единич., то в §32.}}}$$

$$\sum_{i=1}^k p_i \cdot q_i = 1; \quad \sum_{i=1}^k p_i(A) q_i(A) = I.$$

1. Доказательство $L_i = \text{Ker } p_i(A)$ (p_i — бдим. простое делитель p_A неразбиваемое)

$$\text{Тогда } \boxed{2. X = \bigoplus_{i=1}^k L_i = \bigoplus_{i=1}^k \text{Ker } p_i(A)}$$

3. P_i — простор (неразбив.) на L_i (\parallel кн. од. $\{L_1, \dots, L_{i-1}, L_{i+1}, \dots, L_k\}$)

4. $A_i = A \Big|_{L_i}$, т.е. $\begin{cases} A_i : L_i \rightarrow L_i \\ A_i x = Ax \end{cases}$

$$\boxed{5. A = A_1 P_1 + A_2 P_2 + \dots + A_k P_k = A_1 + A_2 + \dots + A_k = \sum_{i=1}^k A_i =}$$

$$= \sum_{i=1}^k \underbrace{A_i \cdot P_i}_{\text{синг. компонент.}} \text{ спектральный простор.}$$

$p_i(\lambda)$ — мин нормализ. компонента A_i

Теорема 1:

$$\boxed{A = \prod_{i=1}^k (\lambda - \lambda_i)^{m_i}}$$

"Спектральная теорема"

NB: $p_A = p_1 \cdot p_2 \cdots p_k \iff$
 $\iff p_i(\lambda) = (\lambda - \lambda_i)^{m_i}$

тогда 1. $L_i = \ker p_i(A) = \ker (\lambda - \lambda_i)^{m_i}$ - ядро соб. н.н. мин. оцн. A.

$$2. X = \sum_{i=1}^k L_i = \sum_{i=1}^k \ker (\lambda - \lambda_i)^{m_i}$$

3. P_i - спектральное упорядочение на L_i ; $P_{\lambda_i} = p_i(A) \cdot q(A)$;

4. $A_i = A|_{L_i}$ - спектральные компоненты на о. A: $\begin{cases} A_i: L_i \rightarrow L_i \\ A_i x = Ax \end{cases}$;

$$5. A = \sum_{i=1}^k A_i P_i$$

$$6. p_i(A) = (\lambda - \lambda_i)^{m_i} - \min \text{ полином } A_i$$

Лемма: $\boxed{A = \bigcup_{i=1}^k P_{\lambda_i}}$; тогда $A \xleftarrow{\beta_x} \begin{pmatrix} [A_1] & & & \\ & [A_2] & & \\ & & \ddots & \\ & & & [A_k] \end{pmatrix};$
 $A_i \xleftarrow{\beta_i} A_i$

Задача: Найти спектр оператора

$$\boxed{Y: X \rightarrow X \text{ замкн., но } \exists m \in \mathbb{N}, \text{ но } T^m = \emptyset, T^{m-1} \neq \emptyset}$$

NB: $m=0 \quad T^0 = I$ - неясно

$m=1 \quad T^1 = \emptyset$ - очевидно.

Что бы определить единую формулу:

$$\ker (\lambda_i - \lambda_i I)^{m_i} \quad \leftarrow \tau_i = \lambda_i - \lambda_i I$$

$$\tau_i^{m_i} = (\lambda - \lambda_i I)^{m_i} = 0$$

NB: 1. ми: назв. порядок неизолированности Y

$$2. Y^{m_i-1} = (\lambda - \lambda_i I)^{m_i-1} \neq \emptyset$$

т.к. $(\lambda - \lambda_i)^{m_i-1}$ - не мин полином
или соотв. ин. обр.

Уточнение: $A_i = \lambda_i \cdot I_i + Y_i$

$$A \xleftarrow{\beta} A = \begin{pmatrix} [\lambda_1 I_1 + Y_1] & & & \\ & [\lambda_2 I_2 + Y_2] & & \\ & & \ddots & \\ & & & [\lambda_k I_k] \end{pmatrix}$$

$$A = \sum_{i=1}^k (\lambda_i I_i + Y_i) P_i$$

Структура нильпотентного оператора. Базис Жордана(обзор)

§ 34 Структура многочленного оператора
Теория Мургана (однор.)

$$1. \quad \Delta T = \begin{pmatrix} 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \\ \vdots & & & \ddots \\ 0 & 0 & 0 & 0 \end{pmatrix} \quad \begin{array}{l} \gamma e_1 = 0 \\ \gamma e_2 = e_1 \\ \gamma e_3 = e_2 \\ \vdots \\ \gamma e_m = e_{m-1} \end{array} \quad \text{Nb: } \left\{ e_1, e_2, e_3, \dots, e_m \right\} \text{ однородные}$$

(*) γ - Мурганская система.

$$\Delta T^2 = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \end{pmatrix} \quad T^{m-1} = \begin{pmatrix} 1 & & & \\ 0 & 1 & & \\ 0 & 0 & 1 & \\ \vdots & & & \ddots \end{pmatrix} \quad T^m = 0;$$

Оп-ние:

(*) γ - однородная многочленная оп-ния.

$$\chi_\gamma(\lambda) = \det \begin{vmatrix} -\lambda & 1 & & \\ & -\lambda & 1 & 0 \\ 0 & & -\lambda & 1 \\ & & & -\lambda \end{vmatrix} = (-\lambda)^m = 0$$

$$\tilde{\delta}_2 = \{ \lambda_i = 0 \} \leftrightarrow \text{сост. фунд. } e_i$$

$$p_\gamma(\lambda) = \lambda^m - \text{анагр.}$$

$$p_\gamma(\lambda) = \pm \chi_\gamma(\lambda) = (-\lambda)^m$$

$$p_\gamma(\gamma) = T^m = 0$$

$$L_1 = 1.0 \{e_1\}$$

$$L_2 = 1.0 \{e_1, e_2\}$$

$$\dots$$

$$L_m = 1.0 \{e_1, e_2, \dots, e_m\}$$

$$T L_1 = \{0_x\} \quad \geq \text{неб.}, \text{ но не упорядочен}$$

$$T L_2 = L_1$$

$$T L_m = L_{m-1}$$

Теорема 1:

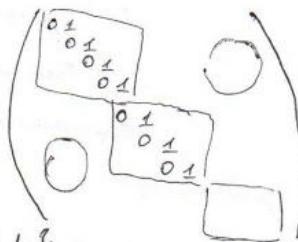
Принадлежащая однокомпонентных множествам определений есть минимальный определитель.

То выражим:

$$\gamma = \gamma_m + \gamma_k + \gamma_e;$$

$$\beta = \beta_m \cup \beta_k \cup \beta_e;$$

$$\text{Номер минимальности} = \max \{m, l, k\}$$



▲

Теорема 2:

А γ - минимальное н.о. имеет такое представление в виде

$\beta_\gamma = \beta_1 \cup \beta_2 \cup \dots \cup \beta_k$, представляемое в виде $\gamma = \sum_{i=1}^k \gamma_i$, где γ_i - определ.

Для всех определений получим:

$$A = \sum_{i=1}^k (\lambda_i I_i + \gamma_i) P_i$$

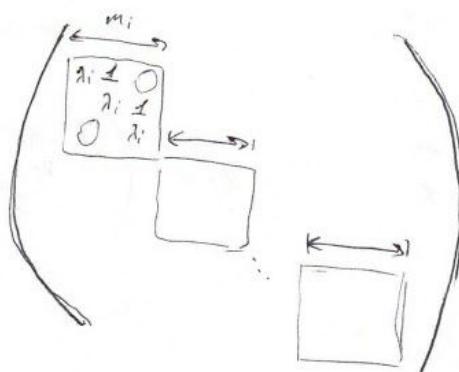
$$\beta_x = \bigcup_{i=1}^k \beta_i \quad (\beta_i - \text{даже } A_i)$$

$$\downarrow \\ A = \begin{pmatrix} \boxed{\lambda_1 I_1 + \gamma_1} \\ \boxed{\lambda_2 I_2 + \gamma_2} \\ \vdots \\ \boxed{\lambda_i I_i + \gamma_i} \\ \vdots \\ \boxed{\lambda_k I_k + \gamma_k} \end{pmatrix}$$

Установлено минимальной добавкой

$$A_i \xleftarrow{\beta_i} A_i = \lambda_i \cdot I_i + T_i =$$

m_i - номер минималь. T_i



"О кратностях собств. знач." :

$$\mathcal{G}_A = \{ \lambda_1, \lambda_2, \dots, \lambda_k \} \quad \lambda_i - \text{корни} \quad \text{и } p_A(\lambda) = X_A(\lambda)$$

- 1 m_i - алгебр. кратность : 1. Кратность корня λ_i у $p_A(\lambda)$
 2. Порядок миним. подавки λ_i ($\lambda_i^{(m)} = 0$)
 3. Порядковые породившие блоки б.
 Породивший фрагмент матрицы наз. A_i .

2 n_i - полная кратность:

1. Кратность корня λ_i $X_A(\lambda)$
2. $n_i = \dim A_i$

3 r_i - неизрасходован (использованный)

1. $r_i = \dim L_i$ (собств. н.н. $\Leftrightarrow \lambda_i$)
2. Кол-во блоков б. \Leftrightarrow компоненты A_i

"Соотношение кратностей"

$$1. n_i \geq m_i; \quad n_i \geq r_i$$

$$2. X_A(\lambda) : p_A(\lambda) \Rightarrow X_A \in \mathbb{J}_4$$

Крайние случаи:

$$1. n_i = r_i \Rightarrow \text{алг. незав. типа}$$

$$m_i = 1$$

$$i = 1, \dots, k$$

$$A = \begin{pmatrix} \lambda_1 & & & \\ & \lambda_2 & & \\ & & \ddots & \\ & & & \lambda_k \end{pmatrix};$$

мат. незав. случаи

$$2. n_i = m_i;$$

$$r_i = 1.$$

$$A_i = \begin{pmatrix} \lambda_i & & & \\ & \lambda_i & & \\ & & \ddots & \\ & & & \lambda_i \end{pmatrix}, \text{ называя } A_i - \text{породивший блок}$$

Евклидово пространство

Метрические, нормированные, вещественные евклидовы пространства

Мерометрия 3:

"Тангенсона - Кэли"

1. Характеристический полином для мерометрии — это полиномиал A , но не обобщенный полиномиал. $\chi_A(\lambda) : p_A(\lambda)$

2. Там для всех λ_i ($\lambda_i \in \mathbb{C}_A$) $n_i = r_i$, то A — н.о. стандартного типа (так $m_i = 1$)

Date: 3 May 2016

Евклидовы пространства

NB: Обозначение Е;

§ 1. Метрические, нормированные,
единичные евклидова пространства

Оп-ние: Метрическое пространство

Метрическое пр-во — это-то $M = \{a, b, c, \dots\}$ со свойствами:

1. На M задана ρ -л $\rho: M \times M \rightarrow \mathbb{R}^+$ (т.е. $\overset{\circ}{\longrightarrow}$), такая что
 - 1) $\rho(a; b) = 0 \Leftrightarrow a = b$ — аксиома тождества
 - 2) $\rho(a, b) = \rho(b, a)$ — симметрия
 - 3) $\rho(a, b) + \rho(b, c) \geq \rho(a, c)$ — свойство треугольника
- 2) $\rho(x, y)$ назов. расстоянием. (NB: иногда назвл. метрикой)

F.e: 1. Дискретная метрика

$$\begin{cases} \rho = 0 & \text{если } x = y \\ \rho = 1 & \text{если } x \neq y \end{cases}$$

$$\text{2) } \mathbb{R}: \quad \rho(x, y) = \sqrt{\sum_{i=1}^n (x_i - y_i)^2} \quad x = \begin{pmatrix} x_1 \\ x_2 \\ \vdots \\ x_n \end{pmatrix} \in \mathbb{R}^n$$

$$d) \quad \rho(x, y) = \sum_i |x_i - y_i|$$

2) Равномерная метрика

$$\rho(f, g) = \sup_{x \in X} |f(x) - g(x)|$$

$$X \subset \mathbb{R}$$

3) Интегрируемая метрика

$$\rho(f, g) = \int_X |f(x) - g(x)| dx$$

Оп-ние: Нормированное пространство

Нормированное пр-во X назв. нор. пр. X со об-вами:

\exists функция $\| \cdot \| : X \rightarrow \mathbb{R}^+$, такие:

1. $\|x\| \geq 0$, $\|x\| = 0 \Leftrightarrow x = 0_x$ неравенство
2. $\lambda \in F$ (X над F , $x \in X$) тогда $\|\lambda x\| = |\lambda| \cdot \|x\|$
3. $\|x + y\| \leq \|x\| + \|y\|$

Ф.е.: 1. \mathbb{R}^n $\exists x \in \mathbb{R}^n$, т.о. $\|x\| = \sqrt{\sum_{i=1}^n (x_i)^2}$;

$$x = \begin{pmatrix} x_1 \\ x_2 \\ \vdots \\ x_n \end{pmatrix}$$

2. Максимальная норма
 $\Psi(x)$ - нор-ка; $\|\Psi\| = \sup \{ |\Psi(x)| ; \|x\| \leq 1 \}$
3. $\|A\| = \sup \{ \|Ax\| ; \|x\| \leq 1 \}$

Норма линейного оператора.

Образное число.

Теорема:

Все нормированные пр-ва обл. метрическим.

Д

1. $\rho(x, y) \stackrel{\text{def}}{=} \|x - y\|$
2. M -нор-ка не обладает об-вами (нечисл., +, -)

Оп-ние: Векторное евклидово пространство

Вект. Евклидовы пространства E назв. вект. пр-во X со евклидами:

X наделено дополнительной структурой (евклид пространство):

1. Линейное простр. - линейная форма $\langle x, y \rangle_a$:

$$\langle \alpha_1 x_1 + \alpha_2 x_2; y \rangle_a = \alpha_1 \langle x_1, y \rangle_a + \alpha_2 \langle x_2, y \rangle_a \quad (\text{по общей форме})$$

2. Симметричность

$$\langle x; y \rangle_a = \langle y; x \rangle_a$$

3. Положительная определённость

$$\langle x; x \rangle_a \geq 0 \quad \langle x; x \rangle_a = 0 \Leftrightarrow x = 0_x$$

Ф.е.: $\langle x, x \rangle = \sum_{i=1}^n x_i^2 \quad x \in \mathbb{R}^n$

Теорема: В лин. евклидово пространство существует нормированное (\Rightarrow метрика)

$$\Delta \quad \|x\| = \sqrt{\langle x, x \rangle}$$

$$1. \|x\| \geq 0 \quad \|x\| = 0 \Leftrightarrow x = 0_x$$

$$2. \|kx\| = \sqrt{\langle kx, kx \rangle} = \sqrt{k^2 \langle x, x \rangle} = |k| \|x\|$$

3. Нормированное пространство — пространство в доказательстве.

NB: $\langle \cdot, \cdot \rangle_a$ — метрика;

$$\text{F.e.: } X = \mathbb{R}^n; \quad x = \begin{pmatrix} x_1 \\ x_2 \\ \vdots \\ x_n \end{pmatrix}$$

$$\langle x, y \rangle_a = \sum_{i,k=1}^n g_{ik} \bar{z}^i y^k$$

$$y = \begin{pmatrix} y_1 \\ y_2 \\ \vdots \\ y_n \end{pmatrix}$$

$\langle \cdot, \cdot \rangle \leftrightarrow \begin{cases} g_{ik} & \text{if } i \text{-я строка, } k \text{-й столбец, } \\ & \text{тогда } (i, k) \text{ (нормировано)} \end{cases}$

1. Тригон. форма

2. Каноническая форма $g_{ik} = g_{ki}$

3. Полном. оп-ность. Найдите $\|g_{ik}\|$

$$1) \sum_{i,k=1}^n g_{ik} \bar{z}^i y^k \geq 0$$

$$2) \sum_{i,k=1}^n g_{ik} \bar{z}^i y^k = 0 \Leftrightarrow \bar{z}^i = z^i = \dots = z^n = 0$$

Оп-ние: Евклидово псевдоевклидово пространство.

] $M(x, y)$ — метрика в форме

1. $M: X \times X \rightarrow \mathbb{R}$ (X над \mathbb{R})

2. Типичная

3. Несимметрическая

$$x = 0 \quad \forall y \in X \quad M(x, y) = 0$$

$$4. M(x, y) = M(y, x)$$

Линейное пространство X , наложенное на метрику M назовем евклидовым псевдоевклидовым пространством.

F.e.: Пространство Максвелла \mathbb{R}^4

$$x = \underbrace{(x^0, x^1, x^2, x^3)}_{\text{форма}} \quad \langle x, y \rangle = x^0 y^0 - x^1 y^1 - x^2 y^2 - x^3 y^3$$

Оп-ние:

x назовем ортогональным (\perp) к если $\langle x, y \rangle_a = 0$

Оп-ние:

x назовем кративским относительно метрики $\langle \cdot, \cdot \rangle_a$
если $\langle x, x \rangle_a = 0 \Leftrightarrow x = 0_x$

NB: 1. В лин. евклид.пространстве x орт.

2. В неевклид.прост.

$$x = \left(1; -\frac{1}{\sqrt{3}}, -\frac{1}{\sqrt{3}}, -\frac{1}{\sqrt{3}}\right) \quad M(x, x) = 1^2 - 3 \cdot \frac{1}{3} = 0 \neq 0_x$$

Date: 10 May 2016.

12
166

§ 2 (36) Техники синтетического программирования [R и C]
Динамическое программирование.

Геометрия Еланова чесоракова:

- $\|x\| = \sqrt{\langle x, x \rangle}$
 - $\underline{\text{dist}}(x, y) = \|x - y\|$ NB: $\text{dist}(x, y) = 0 \Leftrightarrow x = y$.
gekennzeichnet den Abstand.
 - $\|x + y\| \leq \|x\| + \|y\|$ // Satz der Dreiecke // Pythagoras.
 - $\mathbb{R}^3: \langle x, y \rangle = |x| \cdot |y| \cdot \cos \varphi$

Op-aree: Kocunye yna menyy beropama;

$$\cos L(x, y) = \frac{\langle x, y \rangle}{\|x\| \|y\|} ; \quad \boxed{\cos \theta [-1; 1]} ; \quad \cos(\pi) = -1 \quad \text{es ein } \times 11g$$

Weg der Bogenlänge Bogenmaß

Dys-rhoe: Your memory becomes worse as you age.

$$\exists x \in X, L = \text{arg}\min_{L} \text{loss}(x, L) \quad \text{loss}(x, L) = \sup_{g \in \mathcal{G}} (\text{loss}(x, g))$$

Dip-see: Your memory nog yest-faller

$$L, M - \text{наг. ар-бо } X \quad L(L, M) = \sup_{\substack{x \in L \\ y \in M}} (\angle(x, y))$$

Комиссар Благодарю запросов

One - rule:

Коммутативное обобщение у-точек Е назов. множество у-точек Х над С, заданное мультипликативной формулой:

$$\langle x, y \rangle = \langle \bar{y}, \bar{x} \rangle$$

- $\langle x, y \rangle = \langle \bar{y}, \bar{x} \rangle$
 - Симметрия по 1-ому арг.
 $\langle \alpha x + \beta y; z \rangle = \alpha \langle x, z \rangle + \beta \langle y, z \rangle$
 - Положительная оп-кость
 $\langle x, x \rangle \geq 0$ $\langle x, x \rangle = 0 \iff x = 0_x$.

$$\text{Nb: } \underline{\underline{1}}. \langle ix, ix \rangle = \underbrace{i \cdot \bar{i}}_1 \langle x, x \rangle \geq 0$$

$$d. \quad \langle x; y \rangle = \overline{x} \langle x, y \rangle \quad T.K.$$

def. //

$$\langle \bar{g}; x \rangle = \bar{\mathcal{L}} \langle g, x \rangle = \underline{\bar{\mathcal{L}} \langle x, g \rangle}$$

$$\text{F.e.: 1. } \langle x, y \rangle = \sum_{i=1}^n z^i \bar{y^i} \quad (x, y \in \mathbb{C}^n)$$

$$\langle x, x \rangle = \sum_{i=1}^n z^i \bar{z^i} = \sum_{i=1}^n |z^i|^2 \geq 0$$

$= 0 \Leftrightarrow \text{for } z^i = 0$

$$2. \quad X = \mathbb{C}^n$$

$$\langle x, y \rangle_a = \sum_{i,k=1}^n g_{ik} z^i \bar{y^k}$$

$$g_{ik} = \bar{g}_{ki}$$

$$\sum_{i,k=1}^n g_{ik} z^i \bar{z^k} \geq 0$$

$= 0 \Leftrightarrow x = 0$

Меренга: Абсолютна величина (Коши - Фурье-Бенароа)

$$\forall x, y \in E \quad (\text{наг R или } \mathbb{C}) \quad \text{тако: } |\langle x, y \rangle| \leq \|x\| \cdot \|y\|$$

$$\begin{aligned} \|x\| &= \sqrt{\langle x, x \rangle} \\ \|x\|^2 &= \langle x, x \rangle \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} \Delta \quad \langle \lambda x - y; \lambda x - y \rangle &= \begin{cases} \mathbb{R}: & \lambda^2 \|x\|^2 - 2\lambda \langle x, y \rangle - \lambda \langle y, x \rangle + \|y\|^2 \\ & = \\ \underline{\lambda \in \mathbb{R}} & \underline{\|\lambda x - y\|^2 \geq 0} \end{cases} \\ &= \begin{cases} \mathbb{C}: & \lambda^2 \|x\|^2 - 2\lambda \langle x, y \rangle - \lambda \langle y, x \rangle + \|y\|^2 \\ & = \\ & \lambda \langle x, x \rangle - 2\lambda \operatorname{Re} \langle x, y \rangle + \|y\|^2 \geq 0 \end{cases} \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} &\left[\lambda^2 \|x\|^2 - 2\lambda \langle x, y \rangle + \|y\|^2 \geq 0 \right. \\ &= \left. \lambda^2 \|x\|^2 - \frac{\lambda}{2} \lambda \operatorname{Re} \langle x, y \rangle + \|y\|^2 \geq 0 \right] \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} 1. \quad \mathbb{R}: \quad \frac{\partial}{\partial \lambda} &= \left(\langle x, y \rangle \right)^2 - \|x\|^2 \|y\|^2 \leq 0 \quad \left\{ \begin{array}{l} \sqrt{(\lambda)} \\ \uparrow \end{array} \right. \\ |\langle x, y \rangle| &\leq \|x\| \|y\| \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} 2. \quad \mathbb{C}: \quad \frac{\partial}{\partial \lambda} &= \left(\operatorname{Re} \langle x, y \rangle \right)^2 - \|x\|^2 \|y\|^2 \leq 0 \quad \left\{ \begin{array}{l} \sqrt{(\lambda)} \\ \uparrow \end{array} \right. \\ |\operatorname{Re} \langle x, y \rangle| &\leq \|x\| \|y\| \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} \Delta \quad \langle x, y \rangle &= |\langle x, y \rangle| \cdot e^{i\varphi} \quad (\varphi = \arg \langle x, y \rangle) \\ y &\rightarrow y \cdot e^{i\varphi} \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} &|\operatorname{Re} e^{i\varphi} \langle x, y \rangle| \leq \|x\| \|y\| \\ &|\operatorname{Re} e^{i\varphi} \langle x, y \rangle| \leq \|x\| \cdot \|e^{i\varphi} y\| \\ &|\operatorname{Re} e^{i\varphi} \langle x, y \rangle| \leq \|x\| \|e^{i\varphi} y\| \\ &\operatorname{Re} |\langle x, y \rangle| \leq \|x\| \|y\| \\ &\sqrt{\cos^2 \varphi + \sin^2 \varphi} = 1 \end{aligned}$$

$$|\langle x, y \rangle| \leq \|x\| \|y\|.$$

NB: $\|x\| \text{ dom } \cos : \mathbb{R}$

$$\cos \varphi = \frac{\langle x, y \rangle}{\|x\| \cdot \|y\|}$$

1. $|\cos \varphi| \leq 1 \Leftrightarrow \cos \varphi \in [-1; 1]$

2. $\cos \varphi = \pm 1$, т.е. $x \perp y$ ортогонально.

12
3
B

Теорема:

($\mathbb{R}; \mathbb{C}$)

"Неравенство треугольника"

$$\|x + y\| \leq \|x\| + \|y\|$$

$$\Delta \quad \underbrace{\|x+y\|^2}_{\geq 0} = \langle x+y, x+y \rangle = \underbrace{\mathbb{R} \left[\|x\|^2 + 2 \langle x, y \rangle + \|y\|^2 \right]}_{\mathcal{L}: \left[\|x\|^2 + 2 \operatorname{Re} \langle x, y \rangle + \|y\|^2 \right]} \quad (1)$$

$$(1): \quad \|x+y\|^2 \leq \|x\|^2 + 2 \underbrace{|\langle x, y \rangle|}_{\geq \|x\| \cdot \|y\|} + \|y\|^2 = \|x\|^2 + 2\|x\| \|y\| + \|y\|^2 =$$

Коши-Буняковский

$$= (\|x\| + \|y\|)^2 \Rightarrow \|x+y\| \leq \|x\| + \|y\|$$

$$\text{NB: } \|x+y\| \geq \|x\| - \|y\|$$

$$(2): \quad \|x+y\|^2 \leq \|x\|^2 + 2\|x\| \cdot \|y\| + \|y\|^2 = (\|x\| + \|y\|)^2 \quad \boxed{\sqrt{1}}$$

$$|\langle x, y \rangle| \leq \|x\| \cdot \|y\|.$$

$$\|x+y\| \leq \|x\| + \|y\|;$$

Опр-ние: Ортогональность в \mathbb{C}

$x \perp y$ в X т.е. $\langle x, y \rangle = 0$.

Лемма:

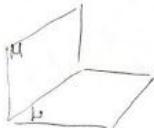
$\{y_i\}_{i=1}^m$; $x \perp y_i$ ($i=1, \dots, m$). Тогда $x \perp$ ви. ортогональны.

$$\sum_{i=1}^m k_i y_i$$

Опр-ние:

Л-ног. к X . Множество $H = L^\perp$ назов. ортогональным дополнением

L в X если $\forall y \in H: y \perp L$



Опр-ние:

x назов. \perp ног. к L ви. ортогональна L , если $x \perp y \in L$

Ортогональный наборы векторов Процесс ортогонализации Грана-Шмидта

Лемма: $M = L^+ - \text{такое наименьшее } X.$ **Теорема:** $\{x_i\}_{i=1}^m, x_i \perp x_j (i \neq j) \quad \text{тогда } \{x_i\}_{i=1}^m - \text{A.H.B.}$ если $x_i \neq 0_x$ Δ

$$\Delta \underbrace{\alpha_1 x_1 + \alpha_2 x_2 + \dots + \alpha_m x_m}_0 = 0 \Rightarrow \alpha_1 = \alpha_2 = \dots = \alpha_m = 0.$$

$$\left\langle \sum_{j=1}^m \alpha_j x_j; x_i \right\rangle = \sum_{j=1}^m \alpha_j \underbrace{\left\langle x_j; x_i \right\rangle}_{=0 \text{ if } i \neq j} = \alpha_i \left\langle x_i; x_i \right\rangle = \alpha_i \|x_i\|^2 \Rightarrow \alpha_i = 0 \quad i = 1, \dots, m$$

 Δ

Доказательство: В конечномерном А.и.п.те X не имеет более одного набора $\{x_i\}_{i=1}^m$ линейно независимых векторов $m > n$

Теорема:**Признак** $\{x_i\}_{i=1}^m - \text{набор } x_i \in X : x_i \perp x_j (i \neq j); \quad \text{тогда } \|\sum_{i=1}^m x_i\|^2 = \|x_1\|^2 + \|x_2\|^2 + \dots + \|x_m\|^2$

$\left\langle x_i; x_j \right\rangle = 0$

 $\Delta \Delta$

$$\|\sum_{i=1}^m x_i\|^2 = \left\langle \sum_{i=1}^m x_i; \sum_{j=1}^m x_j \right\rangle = \sum_{i=1}^m \sum_{j=1}^m \underbrace{\left\langle x_i; x_j \right\rangle}_{=0 \text{ if } i \neq j} = \sum_{i=1}^m \left\langle x_i; x_i \right\rangle = \sum_{i=1}^m \|x_i\|^2$$

 Δ

§ 3 (37) Ортонормированное базисное [базис].
Прямо ортонормированный базис — Шнифтер.

Определение: Ортонормированный базисбазис $\{e_i\}_{i=1}^n, \left\langle e_i; e_j \right\rangle = \delta_{ij}$ наз. ортонормированнымNb: "опр." $\Leftrightarrow e_i \perp e_j (i \neq j)$ "единица" $\Leftrightarrow \left\langle e_i; e_i \right\rangle = 1 \quad \text{или единичный на 1.}$

Теорема:

Лемма: для $x, y \in E$ $\langle x, y \rangle = \sum_{i=1}^n z^i \bar{y}^i$ ($x, y \in \ell$; $x = \begin{pmatrix} z^1 \\ z^2 \\ \vdots \\ z^n \end{pmatrix}$),
т.е. базис ℓ которого задано x и y — ортонормированный.

$$\Delta \quad \langle e_i, e_j \rangle = \left\langle \begin{pmatrix} 0 \\ \vdots \\ 0 \\ 1 \\ 0 \\ 0 \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} 0 \\ \vdots \\ 0 \\ 0 \\ 1 \\ 0 \end{pmatrix} \right\rangle = \begin{cases} 0, & i \neq j \\ 1, & i = j \end{cases}$$

Теорема:

В ортонормированном базисе $\{e_i\}_{i=1}^n$ в E $\langle \cdot, \cdot \rangle$ имеет простейшую форму.

$$\Delta \quad \begin{aligned} \langle x, y \rangle &= \sum_{i=1}^n z^i \bar{y}^i \\ \langle e_i, e_j \rangle &= g_{ij} = \delta_{ij} \end{aligned} \quad \Rightarrow \quad \langle x, y \rangle = \sum_{i,k=1}^n g_{ik} z^i \bar{y}^k = \sum_{i=1}^n z^i \bar{y}^i$$

Процесс ортонормирования Транса - Уингра

D-nio: $x_1, x_2, \dots, x_m, x_{m+1}$

→ ортонормированный

// NB: не забудьте нормировать
(разделить на $\sqrt{\langle x_i, x_i \rangle}$)

Алгоритм:

$$\boxed{1} \quad e_1 = x_1$$

$$\boxed{2} \quad e_2 = x_2 + \alpha_1 e_1 \quad [\text{наго } e_1 \perp e_2; \langle e_1, e_2 \rangle = 0]$$

$$\langle \boxed{2}; e_1 \rangle : \underbrace{\langle e_2; e_1 \rangle}_0 = \langle x_2; e_1 \rangle + \alpha_1 \langle e_1; e_1 \rangle = 0 \Rightarrow \alpha_1 = - \frac{\langle x_2; e_1 \rangle}{\langle e_1; e_1 \rangle}$$

$$\boxed{m} \quad \begin{aligned} \text{лен } [e_1, e_2, \dots, e_{m-1}] &\quad \overset{1}{e_1} \quad \overset{2}{e_2} \quad \overset{(1, \dots, m)}{e_m} \\ \text{хорун } e_m &= x_m + \beta_1 e_1 + \beta_2 e_2 + \dots + \beta_{m-1} e_{m-1}, \quad e_i \perp e_j \quad (i \neq j; i, j = 1, \dots, m-1) \\ \underbrace{\langle \boxed{m}; e_k \rangle}_0 : \quad \langle e_m; e_k \rangle &= \langle x_m; e_k \rangle + \beta_1 \underbrace{\langle e_1; e_k \rangle}_0 + \beta_2 \underbrace{\langle e_2; e_k \rangle}_0 + \dots + \beta_{m-1} \underbrace{\langle e_{m-1}; e_k \rangle}_0 \\ k &= 1, \dots, m-1; \\ \Rightarrow 0 &= \langle x_m; e_k \rangle + \beta_k \underbrace{\langle e_k; e_k \rangle}_0 \\ \Rightarrow \beta_k &= - \frac{\langle x_m; e_k \rangle}{\langle e_k; e_k \rangle} \quad (k < m) \end{aligned}$$

Nb: 1. Төрөмийн бүрэлдэх нь барвхийн, т.е. ийн тохиолд: $e_5 = 0$?

$$\begin{aligned} e_m &= x_m + \beta_1 e_1 + \beta_2 e_2 + \beta_3 e_3 + \dots + \underbrace{\beta_k e_k + \dots + \beta_{m-1} e_{m-1}}_{\text{нууц хувь } \{x_1, \dots, x_{m-1}\}} \quad \Rightarrow e_m = f_1 x_1 + f_2 x_2 + \dots \\ e_2 &= x_2 + \beta_1 e_1 = \text{нууц хувь } x_2, x_1 \quad + f_{m-1} x_{m-1} = 0 \\ &\quad \text{т.н. } \{x_i\}_{i=1}^{m-1} - \text{Н.Х.З.} \end{aligned}$$

Нийцээс ногдох А.Н.З.

$$\begin{aligned} 2. \quad \{x_1, x_2, \dots, x_{m-1}\} &- \text{А.Н.З.} \quad \Rightarrow e_m = 0, \\ \{x_1, x_2, \dots, x_{m-1}, x_m\} &- \text{А.З.} \end{aligned}$$

Төрөмийн:

б) Их эзэмж. нр.-бо E ($\dim E = n < \infty$) Энэ тохиолддог багас
(нэрээ нь проекционирован)

$$\begin{aligned} \Delta \quad \{x_i\}_{i=1}^n - \text{багас } E &\xrightarrow{\text{Г-ИИ}} \{e_i\}_{i=1}^n - \text{ортоон. } (e_i \perp e_j \quad i \neq j) \rightarrow \\ \rightarrow \quad \left\{ e_i = \frac{x_i}{\|x_i\|} \right\}_{i=1}^n &- \text{проекционирован багас.} \end{aligned}$$

Төрөмийн:

Процесс проекционирахан шийдвэрлэхэд гомоомийн нормыг берэх.

$$\Delta \quad e_n = x_n + \beta_1 e_1 + \beta_2 e_2 + \dots + \beta_{n-1} e_{n-1}$$

$$|\langle e_n, e_n \rangle| = |\langle x, e_n \rangle| + \beta_1 \cdot 0 + \beta_2 \cdot 0 + \dots + \beta_{n-1} \cdot 0$$

$$\|e_n\|^2 = |\langle x, e_n \rangle| \leq \|x\| \cdot \|e_n\| \Rightarrow \|e_n\| \leq \|x\|;$$

Төрөмийн:

E - эзэмжлэх нр.-бо. L -ногай-бо; $M = L^\perp$ - ортоон. гомоомийн L бүрэлдэх нийцээс $E = L + M$;

Δ L ($\dim L = k$, багас гарсан. бүрэлдэх $\{e_i\}_{i=1}^k$)

$$\beta_x = \underbrace{\{e_1, e_2, \dots, e_k\}}_{\beta_L} \underbrace{\{x_{k+1}, x_{k+2}, \dots, x_n\}}_{n-k \text{ шарьж}} \xrightarrow{\text{Г-ИИ}} \beta_E \Rightarrow \tilde{\beta}_E = \underbrace{\{e_1, e_2, \dots, e_k\}}_{+ \text{ гарсан}} \underbrace{\{e_{k+1}, e_{k+2}, \dots, e_n\}}_{M}$$

$$\tilde{\beta}_E: \forall x \in E \quad x = \sum_{i=1}^k \underbrace{\beta_L e_i}_{L} + \sum_{i=k+1}^n \underbrace{\beta_M e_i}_{M}, \quad \text{т.е. } \forall x = \underbrace{x_1}_{L} + \underbrace{x_2}_{M}$$

Ортогональный проектор. Задача о перпендикулярах

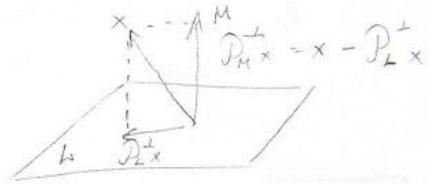
Date: 19 May 2016.

13
2
8
L

§ (38) Протонормалный пространство. Задача о проекции вектора.

Определение: Протонормальный пространство на подпространстве L^\perp . Если $E = L + M$, где $M = L^\perp$. Тогда $\star P_L^\perp = P_M^\perp = P_M^{\text{нн}}$ — ортогональной проекцией вектора на подпространство L^\perp .

$$\text{Nb: } x = x_L + x_M = \underbrace{P_L^\perp x}_{\text{ортогональная}} + \underbrace{P_M^\perp x}_{\text{ортогональная, } x \in L^\perp}$$



Задача: Задача о проекции вектора.

Задано ортогональное разложение вектора x на подпространства L и M . $x_L = P_L^\perp x$, $x_M = P_M^\perp x$.

Лемма:

Найти формулу для P_L^\perp в виде линейной комбинации базиса.

Если L — подпространство E с базисом $\{e_i\}_{i=1}^k$, то $P_L^\perp = \sum_{i=1}^k \langle e_i, e_i \rangle e_i$, где $k = \dim L$

$$\text{Тогда } P_L^\perp = \sum_{i=1}^k \langle x, e_i \rangle e_i \quad (\langle e_i, e_j \rangle = \delta_{ij})$$

Доказательство: Докажем, что P_L^\perp — ортогональное разложение вектора x на подпространство L .

$$1. \langle e_j, e_k \rangle = \delta_{jk}, \quad P_L^\perp e_j = \sum_{i=1}^k \langle e_j, e_i \rangle e_i = e_j$$

$$2. \langle e_s, e_M \rangle = 0, \quad P_L^\perp e_s = \sum_{i=1}^k \langle e_s, e_i \rangle e_i = 0$$

$$\delta_{si} = 0$$

Nb: Доказать, что $P_L^\perp x = \sum_{i=1}^k \langle x, e_i \rangle e_i$, $P_M^\perp x = x - P_L^\perp x$

I-ий способ

II-om cosa

$$x = P_L^\perp x + P_M^\perp x = x_L + x_M \quad \{a_i\}_{i=1}^k - \text{sayı } L \quad (\text{ne gerek})$$

$$L = M^{\perp}$$

$$\left\langle x_L \right\rangle = \sum_{i=1}^k a_i + \sum_{i=2}^k a_2 + \dots + \sum_{i=k}^k a_k$$

$$+ 0 = \left\langle \sum_{i=1}^k a_i; P_M^\perp x \right\rangle$$

$$\begin{aligned} \left\langle a_1; (1) \right\rangle &: \left\{ \overline{x}_1 \left\langle a_1, a_1 \right\rangle + \overline{x}_2 \left\langle a_1, a_2 \right\rangle + \dots + \overline{x}_k \left\langle a_1, a_k \right\rangle \right\} [1] = \left\langle x, a_1 \right\rangle \\ \left\langle a_2; (1) \right\rangle &: \left\{ \overline{x}_1 \left\langle a_2, a_1 \right\rangle + \overline{x}_2 \left\langle a_2, a_2 \right\rangle + \dots + \overline{x}_k \left\langle a_2, a_k \right\rangle \right\} [2] = \left\langle x, a_2 \right\rangle \\ \dots & \dots \\ \left\langle a_k; (1) \right\rangle &: \left\{ \overline{x}_1 \left\langle a_k, a_1 \right\rangle + \overline{x}_2 \left\langle a_k, a_2 \right\rangle + \dots + \overline{x}_k \left\langle a_k, a_k \right\rangle \right\} [k] = \left\langle x, a_k \right\rangle \end{aligned}$$

$$(2) \boxed{x = x_L + x_M}$$

$$P_M^\perp x$$

$$x_M \perp x_L \quad \left\langle x_L, x_M \right\rangle = 0;$$

Mesajıza $k \times k \rightarrow$ Kraunp. $\rightarrow a_1, a_2, \dots, a_k \rightarrow$

$$\rightarrow P_L^\perp x = \sum_{i=1}^k \overline{x}_i a_i; \quad x_M = \underline{\quad}$$

Orij-nue:

Mesajıza Trama

$$G(a_1, a_2, \dots, a_k) = \begin{vmatrix} \left\langle a_1, a_1 \right\rangle & \dots & \left\langle a_1, a_k \right\rangle \\ \dots & \dots & \dots \\ \left\langle a_k, a_1 \right\rangle & \dots & \left\langle a_k, a_k \right\rangle \end{vmatrix}$$

Najor. Mesajıza Trama
mucitcasa leucoprob. a_1, a_2, \dots, a_k

Nb:

Kraunp:

$$\overline{x}_i = \det \begin{vmatrix} \vdots & \vdots & \vdots \\ \left\langle x, a_1 \right\rangle & \dots & \left\langle x, a_k \right\rangle \\ \vdots & \vdots & \vdots \\ \left\langle x, a_k \right\rangle & \dots & \left\langle x, a_1 \right\rangle \end{vmatrix}; \quad \det G(a_1, a_2, \dots, a_k)$$

$$\det G \neq 0.$$

$\|x\|$ la zanerseem i-ni erdeuse ka
 $\left\langle x, a_i \right\rangle$, ganee gemic
 $\det G$ uyeccenotu mesajıza na det uyeccenotu.

%

$$NB: \|x\| = \|P_L^\perp x\| + \|P_M^\perp x\| \quad - \tau. Tugayıza.$$

$$\text{Lügerline: 1. } \|P_L^\perp\| \leq \|x\|$$

$$2. \|P_M^\perp\| \leq \|x\|$$

$$3. \|P_L^\perp x\| = \|x\| \Leftrightarrow x \in L$$

Определение: Квадратичная форма.

$\{e_1, e_2, \dots, e_k\}$ - ортонорм. система

$\langle x; e_i \rangle = q_i$ - квадратичная форма \propto отнесенная ортонорм. сист. $\{e_i\}_{i=1}^k$

$\forall x \in E$.

Лемма: Падежное Твёрдое.

$L = \text{н.о. } \{e_1, e_2, \dots, e_k\}$ ортонорм. баз.

$$\|P_L^\perp x\|^2 = \sum_{i=1}^k |\langle x; e_i \rangle|^2$$

$$\begin{aligned} \Delta \quad & \langle P_L^\perp x; P_L^\perp x \rangle = \left\langle \sum_{i=1}^k \langle x; e_i \rangle e_i; \sum_{j=1}^k \langle x; e_j \rangle e_j \right\rangle = \\ & = \sum_{i,j=1}^k \langle x; e_i \rangle \langle x; e_j \rangle \langle e_i; e_j \rangle = \sum_{i,j=1}^k \langle x; e_i \rangle \langle x; e_j \rangle = \boxed{\overline{z}^* z = |z|^2} \\ & = \sum_{i=1}^k |\langle x; e_i \rangle|^2 = \sum_{i=1}^k |q_i|^2; \end{aligned}$$

NB: Неравенство Тесселя

$\|x\| \geq \|P_L^\perp x\|$. Тогда

$$\|x\|^2 \geq \sum_{i=1}^k |\langle x; e_i \rangle|^2$$

$\|x\| \geq \sqrt{\sum_{i=1}^k |\langle x; e_i \rangle|^2}$

Теорема:

Для того, чтобы ортонорм. подпр. $\{e_i\}_{i=1}^n$ был полным в
евклидовом пространстве E необходимо и достаточно, чтобы для
 $\forall x : \|x\|^2 = \sum_{i=1}^n |q_i|^2$, где $q_i = \langle x; e_i \rangle$

Естественный изоморфизм E и E^*

§ (39) Естествені ағындырылған $E \cup E^*$

// Номинация: Ұсынысшылар. $X \cup Y$

1. Түсінік $X \cup Y$
2. Сорындыру мәннелі сорынуда $X \cup Y$
3. Барың түсініктердегі барлық ғанаңдардың
негізгі базасы.

Theorem: $E \cup E^*$ - естествені ағындырылған.

$$\boxed{\Delta} \quad \boxed{x \in E \Leftrightarrow y \in E^* \text{ және } \langle x-y \rangle = (f; x) = (y; f)} \quad \text{және}$$

Date: 24 May 2016

Theorem:

Естествені ағындырылған $E \cup E^*$ зерттеуде ғанаңдар

$$\begin{matrix} x & \xleftrightarrow{a} & f \\ \text{E} & \nwarrow & \uparrow \\ & & f \\ & & \downarrow \\ E^* & & \end{matrix} : \text{ және } \langle x, y \rangle = (f; y) \quad \forall y \in E$$

$$\Delta \quad 1. \quad x \xleftrightarrow{?} f \quad \boxed{\Delta x \xrightarrow{f_1} f_1 \quad \forall y \in E \quad \langle x, y \rangle = (f_1; y)} \quad \langle x, y \rangle = (f_1, y)$$

$$0 = (f_1 - f_2; y) = 0 \Leftrightarrow f_1 = f_2 \quad (\delta E^*) \quad \forall y \in E$$

$$\begin{matrix} f & \nearrow x_1 & \langle x_1, y \rangle = (f, y) \\ & \searrow x_2 & \langle x_2, y \rangle = (f, y) \end{matrix}$$

$$\forall y \in E \quad \langle x_1 - x_2; y \rangle = 0 \Rightarrow x_1 - x_2 = 0_E; \quad x_1 = x_2.$$

$$2. \quad \boxed{\Delta x_1 \xleftrightarrow{f_1} f_1 \quad x_2 \xleftrightarrow{f_2} f_2} \quad \left\{ \begin{array}{l} \Rightarrow \quad 1. \quad x_1 + x_2 \xleftrightarrow{f_1 + f_2} f_1 + f_2 \\ \uparrow \quad 2. \quad \lambda x_1 \xleftrightarrow{f_1} \lambda f_1 \end{array} \right.$$

Зад

$$3. \quad \begin{matrix} x & \longrightarrow f \\ \text{E} & \nwarrow \uparrow \\ & \end{matrix} \quad \text{Анарда } f \rightarrow x$$

Зад / анындағы ағын.

Лемма: Помимо \tilde{A} , еще один изоморф. (изоморф-мапп.) $E \cong E^*$,
определяет изоморф. обрашаемой изоморф. A
 $A : E \rightarrow E^*$, $A^{-1} : E^* \rightarrow E$ но go-лам $Ax = f$; $A^{-1}f = x$
(но изоморфизм $x \xrightarrow{A} f$)

- Переадреса помимо E^* и E . Приводимое базиса (базисное)

$$\boxed{\text{I}} \quad f \in E^* \quad \Leftrightarrow x = A^{-1}f \in E$$

$$\beta_E = \{e_i\}_{i=1}^n - \text{базис } E \quad \text{коэффициенты } (f; e_i) = \delta_i^k;$$

$$\beta_f = \{f^k\}_{k=1}^n - \text{базис } E^*$$

$$\Leftrightarrow \{f^1, f^2, \dots, f^n\} \quad \{e^1, e^2, \dots, e^n\} - \text{базис } E.$$

$$e^k = A^{-1} \cdot f^k \in E \quad n = \dim E = \dim E^*$$

$$\Leftrightarrow \langle e_i; g \rangle = (e^k; g), \text{ т.к. } e^k \leftrightarrow f^k$$

$$\text{т.к. } \langle e_i; g \rangle = (f^k; g) = \langle e^k; g \rangle = \delta_i^k$$

$$\text{т.к. } \langle e_i; e^k \rangle = \delta_i^k$$

$$\langle e^k; e_i \rangle = \delta_i^k; \quad \text{т.к. есть единичный}$$

Оп-ние: Приводимое базиса (базисное)

Приводимое таким образом базис $\{e_i\}_{i=1}^n = \beta_E \quad \{e^k\}_{k=1}^n = \hat{\beta}_E$
назов. Биортогональным базисом

- Оказь e^k и e_i

Племена:

$$\boxed{\text{I}} \quad g_{ik} = \langle e_i; e^k \rangle - метрический тензор $\langle \rangle_g$$$

$$\|g_{ik}\| - это метрика. (n \times n) \quad \|g_{ik}\| = \|g_{ik}\|^{-1}$$

$$\text{Могда } e_i = \sum_{k=1}^n g_{ik} \cdot e^k \quad (1)$$

$$e^i = \sum_{k=1}^n g^{ik} \cdot e_k \quad (2)$$

$$\Delta \quad e_i = \sum_{k=1}^n \alpha_{ik} e^k;$$

$$\langle \underline{e}_i; e_k \rangle = \langle e_i, e_k \rangle = g_{ik} = \left\langle \sum_{k=1}^n \alpha_{ik} e^k; e_k \right\rangle = \sum_{k=1}^n \alpha_{ik} \underbrace{\langle e^k; e_k \rangle}_{\delta_{kk}=1} = \alpha_{ik} = g_{ik};$$

(2) - Аналогично.

$$\Delta_x \Rightarrow \sum_{i=1}^n \underline{\beta^i} e_i \quad [\beta^i - \text{коэффициенты вектора } x]$$

$$\Rightarrow \sum_{i=1}^n \underline{\beta^i} e^i \quad [\beta^i - \text{коэффициенты вектора } x]$$

Nb: 1) $\{e_i\}_{i=1}^n$ - ортонорм. $\Rightarrow g_{ik} = \delta_{ik}$; $\|g_{ik}\| = E$

$$1. \quad e_i = e^i \quad (i = 1, \dots, n)$$

$$2. \quad \underline{\beta^i} = \beta^i$$

$$2) \quad \text{б) } \underline{\beta^i} = \beta^i \text{ и } \underline{\beta^i} \cdot \underline{\beta^j} = \langle \beta^i, \beta^j \rangle = \langle e^i, e^j \rangle$$

$$\text{Аналогично } \underline{\beta^i} = \langle e_i; x \rangle$$

Множина: "Образ $\underline{\beta^i}$ и $\underline{\beta^j}$ " \in

$$\|g_{ik} = g_{ki}\| : \mathbb{R}.$$

$$1. \quad \underline{\beta^i} = \sum_{k=1}^n g_{ik} \cdot \underline{\beta^k} \quad [\mathbb{R}: \underline{\beta^i} = \sum_{k=1}^n g_{ik} \cdot \underline{\beta^k}];$$

$$2. \quad \underline{\beta^i} = \sum_{k=1}^n g_{ki} \cdot \underline{\beta^k} \quad [\mathbb{R}: \underline{\beta^i} = \sum_{k=1}^n g_{ki} \cdot \underline{\beta^k}];$$

$$\Delta_x \Rightarrow \sum_{k=1}^n \underline{\beta^k} e^k = \sum_{k=1}^n \underline{\beta^k} \left(\sum_{i=1}^n g_{ik} e_i \right) = \sum_{i=1}^n \left(\sum_{k=1}^n \underline{\beta^k} g_{ik} \right) e_i$$

$$\Rightarrow \sum_{i=1}^n \underline{\beta^i} e_i \quad \underline{\beta^i} = \sum_{k=1}^n \underline{\beta^k} g^{ik};$$

Эрмитовский сопряженный и эрмитов оператор???

- Линейная форма на E^* определяется l :

$$l : E \rightarrow E^* ; \quad (f^i; e_k) = \delta_{ik}^i$$

$$l_x = f;$$

$$l_x = \sum_{i,k=1}^n \beta^i \cdot g_{ik} \cdot f^k$$

$$\begin{aligned} l_x &= l \left(\sum_{i=1}^n \beta^i e_i \right) = l \left(\sum_{i=1}^n \beta^i \sum_{k=1}^n g_{ik} \cdot e^k \right) = \\ &= \sum_{i,k=1}^n \beta^i \cdot g_{ik} \cdot f^k \in E^* \end{aligned}$$

- Определим подобную и связанные аналогичные тензоры:

$$\beta^i = \sum_{k=1}^n g^{ik} \beta_k \quad \{2\}$$

• Определим переход от β^i к β^j по лин. определению
подобных векторов

$$\beta_j = \sum_{k=1}^n g_{jk} \beta^k \quad \{2\}$$

• Определим связанные аналоги

$$\text{NB: 1. F.e: } w_{k\ell}^i = w_{k\cdot \ell}^{i\cdot} \\ \text{Хотя } k \neq i: \quad g^{kj} \cdot w_{j\cdot \ell}^{i\cdot} = w_{k\cdot \ell}^{i\cdot}$$

2. Всё это имеет место НЕ в приведенных базисах.

$$\text{i.e. } \|g_{ik}\| \neq E \quad g_{ik} \neq \delta_{ik}.$$

§ (40) Эрмитовский сопряженный
и эрмитовский оператор.

Def-nie: Эрмитовская сопряженность оператора.

$\exists A : X \rightarrow X$. Определение $A^+ : X \rightarrow X$, определяемое равенством
 $\langle Ax, y \rangle = \langle x, A^+y \rangle \quad \forall x, y \in E$.

A^+ назыв. сопрягаемым, эрмитовской сопряженностью в A

Teorema: 1 // Гуардансование A^+

$$\boxed{A \xrightarrow{\beta E} A = \|L_k\|}. \text{ Тогда } \begin{aligned} 1. & A^+ - \text{аналог } A^+: X \rightarrow X. \\ 2. & \|L_k^{+i}\| = \|L_k\| \end{aligned}$$

$\beta_E = \{e_i \eta_i^n\}$, i.e. $A^+ = \overline{A}^+$

$$\begin{aligned} \Delta \quad \langle Ax; y \rangle &= \langle A \left(\sum_{i=1}^n \bar{z}_i e_i \right); \sum_{j=1}^n \bar{y}_j e_j \rangle = \sum_{i=1}^n \bar{z}_i e_i \cdot \sum_{j=1}^n \bar{y}_j e_j = \sum_{i,j=1}^n \bar{z}_i \bar{y}_j \langle e_i; e_j \rangle = \\ &= \sum_{i,j=1}^n \bar{z}_i \bar{y}_j \underbrace{\langle \sum_{k=1}^n L_k \bar{z}_i e_k; e_j \rangle}_{\delta_{kj}} = \\ &= \sum_{i,k=1}^n \bar{z}_i \bar{y}_j \delta_{ki} \langle e_k; e_j \rangle = \\ &= \sum_{i,k=1}^n \bar{z}_i \bar{y}_j \delta_{ki} \end{aligned}$$

NB: Дане even не оробено

1. Енаг \mathbb{C}
2. βE - оровсам, т.е. $\langle e_i; e_k \rangle \delta_{ik}$

$$\begin{aligned} \text{т.к. оровсам. } \langle x; y \rangle &= \sum_{i=1}^n \bar{z}_i \bar{y}_i \\ \langle Ax; y \rangle &= \sum_{i=1}^n \left(\underbrace{\left(\sum_{k=1}^n L_k \bar{z}_i \bar{y}_k \right)}_{(Ax)_i} \right) \cdot \bar{y}_i = \sum_{k=1}^n \bar{y}_k \left(\sum_{i=1}^n \bar{z}_i \bar{y}_i \right) = \\ &= \sum_{k=1}^n \bar{y}_k \left(\overline{\sum_{i=1}^n \bar{z}_i \bar{y}_i} \right) = \langle x; A^+ y \rangle = \langle x; z \rangle; \quad \overline{Ay} = z, \end{aligned}$$

$(\)^+$ - эрнитобесоее conjugation:

Определение $(\)^+$:

1. $(A + \beta)^+ = A^+ + \beta^+$
2. $(\lambda \cdot A)^+ = \overline{\lambda} \cdot A^+$
3. $(A^+)^+ = A$
4. $(A \cdot \beta)^+ = \beta^+ \cdot A^+$

B Рынке:

NB: Чирога обозначение A^+ заменено на A^*

1. Енаг \mathbb{R} , т.о. A^+ назад. conjugation в A и A^*

Def-ин: Ернекесін сипарып
есең $A = A^*$ (т.е. $\langle Ax, y \rangle = \langle x, Ay \rangle$) то A - ернекесін сипарып.

Nb: 1. B ыншында: Есесін E көнгіл \mathbb{R} , то есесі $A = A^*$; A^* -негізгі самосопуттескес
 $\langle Ax, y \rangle = \langle x, Ay \rangle$

2. $A = A^*$; $\overline{A^T} = A$ (героном) $\langle Ax, y \rangle = \langle x, Ay \rangle$

Лемма: 1.

$\exists A: E \rightarrow E$ - ернекес. Менде $\tilde{\delta}_A \subset \mathbb{R}$ бе $\lambda_i \in \mathbb{R}$ ($i = 1, 2, \dots, k$)
 $\tilde{\delta}_A = \{\lambda_1, \lambda_2, \dots, \lambda_k\}$ $k \leq n = \dim E$.

△

адеб. бет. $x \leftrightarrow$ адеб. жағы. $\lambda \in \tilde{\delta}_A$

$$\langle Ax, x \rangle = \langle x, Ax \rangle \Leftrightarrow \langle \lambda x, x \rangle = \langle x, \lambda x \rangle = 0 \Leftrightarrow$$

$$\Leftrightarrow \lambda \langle x, x \rangle - \bar{\lambda} \langle x, x \rangle = 0; (\underbrace{\lambda - \bar{\lambda}}_{\stackrel{0}{\oplus}}) \underbrace{\|x\|^2}_{\stackrel{0}{\oplus}} \Rightarrow \lambda = \bar{\lambda} \Rightarrow \lambda \in \mathbb{R}.$$

▲

Лемма: 2.

Ісіктелген белгілі ернекесін сипарып, оғанаадан ғаласқан
адеб белгілін зерттеудің орынолапшысы.

т.е. $\exists A$ -ернекес.
 $\lambda_1, \lambda_2 \in \tilde{\delta}_A$ $\lambda_1 \neq \lambda_2$ $(A_i x_i = \lambda_i x_i)$ Менде $x_1 \perp x_2$, т.е. $\langle x_1, x_2 \rangle = 0$.
 $x_1 \leftrightarrow \lambda_1; x_2 \leftrightarrow \lambda_2$

△

$$\angle \langle Ax_1, x_2 \rangle = \langle x_1, Ax_2 \rangle$$

$$\langle \lambda_1 x_1, x_2 \rangle = \langle x_1, \lambda_2 x_2 \rangle$$

$$\left. \begin{array}{l} \lambda_1 \langle x_1, x_2 \rangle = \bar{\lambda}_2 \langle x_1, x_2 \rangle \\ \bar{\lambda}_2 = \lambda_2, \text{ т.к. } \tilde{\delta}_A \subset \mathbb{R} \end{array} \right\} \Rightarrow (\lambda_1 - \bar{\lambda}_2) \underbrace{\langle x_1, x_2 \rangle}_{\stackrel{0}{\oplus}} = 0$$

▲

Лемма 1: Тригонометрическое упрощение.

1) E - единичное упр-во.

L - подв. подв. упр-во, т.е.

$A : E \rightarrow E$ (т.е. $\forall x \in L : Ax \in L$
или $AL \subset L$)

2) $M = L^\perp$ - подв. подв. упр-во A ,
так что $M = L^\perp$ - тоже подв. подв. упр-во A .

Теорема 2:

Если подв. подв. L единич. подв. подв. A обладает ли тригонометрическими свойствами.

1)

$\forall x \in L, Ax \in L$

$$\Leftrightarrow \langle Ax, g \rangle = \langle x, Ag \rangle = 0$$

$L \quad M = L^\perp$
(но $g \in L$)

$M = L^\perp = \{y \in E : g \perp L, \text{ т.е. } g \perp \forall x \in L\}$

т.е.
 $y \in M$

$\Leftrightarrow Ag \in M$ (т.е. M - тоже подв. подв. A)

$$\begin{aligned} & x \perp Ag \\ & \left. \begin{aligned} & Ag \perp \forall L \\ & x - Ag \in L \end{aligned} \right\} \Rightarrow Ag \in M = L^\perp \Rightarrow M - \text{подв. подв.} \Rightarrow L - \text{тригонометрическим.} \end{aligned}$$

Теорема 3:

Единичный подв. подв. - это подв. подв. некоторого типа.

т.е. $\exists B_{n,0} = \{x_1, x_2, \dots, x_n\}$ - такое E из подв. подв.

2)

$\exists A : E \rightarrow E$ (E подв. подв.) \Rightarrow осн. теорема альгебра $X_A(1)$ $\exists z_1$ - корень,
подв. подв. $z_1 \leftrightarrow x_1$; L_1 - подв. подв. $\{x, y\}$ - собств. подв. подв. то (известные)
 $Ax_1 = z_1 x_1 \in L_1$)

Убр. $\nearrow L_1 \leftrightarrow M_1 = L_1^\perp$ - подв. подв. -
тригонометрическим.

$\exists A_1 = A|_{M_1}$, т.е. $A_1 : M_1 \rightarrow M_1$
 $A_1 \cdot x = Ax \quad \forall x \in M_1$

$\exists L_1 \rightarrow H_1 =: L_2$, подв. подв. имеет $\exists \rightarrow z_2$ - корень $\leftrightarrow x_2$

$B_{n,0} = \{x_i\}_{i=1}^n$

Лемма. Для в единичного орт. А можно построить ортонорм. базис.

$$\text{б. о.} = \{x_1, x_2, \dots, x_n\} \xrightarrow{\text{c. о.}} \beta_{\text{оптим.}} = \left\{ e_1 = \frac{x_1}{\|x_1\|}, e_2 = \frac{x_2}{\|x_2\|}, \dots, e_n = \frac{x_n}{\|x_n\|} \right\}$$

$$\text{NB: } n_i = m \quad n_i = \tilde{n}; \quad m_i = d.$$

Date: 26 May 2016

Теорема:

$\exists A = A^*$ (где \mathbb{R}) Множ $\begin{cases} 1. \text{ Он единичного типа} \\ 2. \text{ И ортонорм. базис из нес. собст. функ.}\end{cases}$



Прич: $A = A^*: \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$

1. Определен. $A^T = A$, т.к. $\underbrace{A^T = A}_{\text{единична}}, A \leftrightarrow A$ $A^+ = A$, но где?
 $\begin{array}{c} \nearrow \\ A^* \end{array}$ $\begin{array}{c} \searrow \\ A \end{array}$ $\begin{array}{c} \text{спр} \\ \leftrightarrow \\ \text{спр.} \end{array}$ $\begin{array}{c} \tilde{E} \text{ маг} \\ \mathbb{C} \end{array}$

2. $A^+: \tilde{E}_A = \{l_1, l_2, \dots, l_n\} \in \mathbb{R}; \det(A - \lambda E) = 0 \rightarrow$

\rightarrow $\begin{array}{c} \text{где} \\ A^+ \\ A^* \end{array} \parallel \begin{array}{c} \text{собст. функ.} \\ (A - \lambda_i E) = 0 \\ \{x_1, x_2, \dots, x_n\} - \text{базис} \end{array}$ $B = \{x_i\}_{i=1}^n$ - базис из собст. функ.
 $\beta_{\text{орт.}} = \beta_{\mathbb{R}^+}$

$$\beta_{\text{орт.}} = \beta_{\mathbb{R}^+}$$



Теорема:

"Бесконечная теорема" где единичного н.н. орт.

$$\tilde{E}_A = \{l_1, l_2, \dots, l_n\}$$

$$\begin{array}{c} \uparrow \quad \downarrow \quad \uparrow \\ x_1 \quad x_2 \quad x_n \end{array}$$

$$\{x_i\}_{i=1}^n - \text{базис} \xrightarrow{\text{ортонорм.}} \{e_i\}_{i=1}^n$$

$$E = + \sum_{i=1}^n b_i; \quad b_i - \text{н.н. собст. функ.}$$

$$x = \tilde{x}_1 + \tilde{x}_2 + \dots + \tilde{x}_n = \sum_{i=1}^n P_{b_i}^\perp x$$

$$Ax = \sum_{i=1}^n \lambda_i P_{b_i}^\perp x, \text{ где}$$

$$P_{b_i}^\perp = \langle *, e_i \rangle e_i;$$

Унитарные и ортогональные операторы

§ (4.1) Унітарний та ортогональний оператор
 (наг. C) (наг. IR)

Оп-рец: Унітарний оператор [3-бумажн. оп-рец]

$U: E \rightarrow E$ (E -унітарне (комплексне двовимісне впр-во))

Іл назов. унітарним оператором, якщо $\langle Ux; Uy \rangle = \langle x; y \rangle \quad \forall x, y \in E$

II-ий варіант $\|Ux\| = \|x\|$ (сохр. норму)

III-ий варіант $U^{-1} = U^*$ (ад'юнкт)

$$\text{т.е. } UU^* = U^*U = I$$

Теорема:

Все чиє оп-рец унітарного оператора еквівалентно.

1 \Rightarrow 2.

$$\begin{aligned} \langle Ux; Ux \rangle &= \langle x; x \rangle \\ \|Ux\|^2 &= \|x\|^2 \end{aligned} \quad \left| \begin{array}{l} \|Ux\| = \|x\| \end{array} \right.$$

2 \Rightarrow 1

$$\underbrace{\langle x+y; x+y \rangle}_{\|x+y\|^2} = \underbrace{\langle x; x \rangle}_{\|x\|^2} + \underbrace{\langle y; y \rangle}_{\|y\|^2} + \underbrace{\langle x; y \rangle}_{\|x\|\|y\|} + \underbrace{\langle y; x \rangle}_{\|x\|\|y\|} =$$

$$\underbrace{\|x\|^2}_{\|x\|^2} + \underbrace{\|y\|^2}_{\|y\|^2} + \underbrace{2\operatorname{Re} \langle x; y \rangle}_{2\operatorname{Re} \langle x; y \rangle}$$

$$\langle U(x+y); U(x+y) \rangle = \|Ux\|^2 + \|Uy\|^2 + 2\operatorname{Re} \langle Ux; Uy \rangle$$

$$\operatorname{Re} \langle Ux; Uy \rangle \stackrel{?}{=} \operatorname{Re} \langle x; y \rangle$$

$$\begin{aligned} &\langle x+iy; x+iy \rangle \\ &\langle U(x+iy); U(x+iy) \rangle \end{aligned}$$

1 \Rightarrow 3

$$\text{? } \langle u_x; u_y \rangle = \langle x; u^+ u_y \rangle$$

$\forall x, y \in E$

$$u^+ \cdot u = I$$

$$\det(u^+ \cdot u) = \det I = 1.$$

$$u^+ \cdot u = I \quad \left. \right\} \Rightarrow u^{-1} = u^+$$

$$\underline{\text{Xorona:}} \quad u \cdot u^+ = I$$

$$\begin{array}{c} \det u \cdot \det u^+ = 1 \Rightarrow \exists u^{-1} \Rightarrow u^+ \cdot u = \\ \times \qquad \times \\ 0 \qquad 0 \end{array}$$

$$= u u^+ = I$$

1 \Rightarrow 3

$$\langle x; y \rangle = \langle x; Iy \rangle = \langle \cancel{x}; \cancel{u^+ u_y} \rangle = \langle u_x; u_y \rangle = \langle x; y \rangle$$

- Общие гомоморфные операторы (уравнение об-ва гомоморфных опр.)

Оп-реи: Гомоморфные операторы

Гомоморфные операторы назыв. гомоморфными операторами в
линейном пространстве

2] $U^{-1} = U^+ \quad (U^{-1} = \bar{U}^T - \text{ортогон.})$

$$J^{-1} = J^+ \quad [J^{-1} = \bar{J}^T]$$

3] $|\det U| = 1.$ $\Delta \quad 1 = \det E = \det(U \cdot U^+) = \det U \cdot \det \bar{U}^+ =$
 $= \det U \cdot \det \bar{U} = |\det U|^2$
 $|\det U| = |\det \bar{U}| = 1.$

Nb: Для $J:$ $\det J = \pm 1.$

4] $6_u \in \text{единичный ортогональный } C = \{z = e^{i\phi}; \phi \in [0; 2\pi]\}$

$\Delta \quad \langle u_x; u_y \rangle = \langle x; y \rangle$ $\left. \begin{array}{l} \langle u_x; u_x \rangle = \langle \lambda x; \lambda x \rangle = \lambda \cdot \bar{\lambda} \langle x; x \rangle = \langle x; x \rangle \\ \lambda = y; \quad \lambda u_x = \lambda x \\ \text{c.f. } x \Leftrightarrow \text{c.g. } \lambda \end{array} \right\} \Rightarrow \lambda \cdot \bar{\lambda} = 1. \Rightarrow |\lambda| = 1.$

Теорема:

$\exists U$ - гиперармий оператор β_E ; $U \xrightarrow{\beta_E} U = \|\mathcal{V}_k\|$

$$\text{Можно: 1. } \sum_{i=1}^n \mathcal{V}_i \cdot \bar{\mathcal{V}}_i = \delta^{kj}$$

$$2. \sum_{i=1}^n \mathcal{V}_k \cdot \bar{\mathcal{V}}_j = \delta_{kj}$$

 Δ

$$U \cdot U^+ = E = U^+ U$$

$$\mathcal{V}_i^k = \{ \mathcal{V}_i^k \} // \text{ как обозначение единицы}$$

$$1. U \cdot U^+ = \sum_{i=1}^n \{ \mathcal{V}_i^k \} \cdot \{ \mathcal{V}_i^+ \} = \sum_{i=1}^n \{ \mathcal{V}_i^k \} \cdot \{ \bar{\mathcal{V}}_i^+ \} = \sum_{i=1}^n \mathcal{V}_i^k \cdot \bar{\mathcal{V}}_i^+ = \delta^{kj}, \text{ т.к.}$$

2. Аналогично.

 Δ Теорема:

Собственные векторы гиперармий оператора, отвечающие различным его собственным значениям, ортогональны.

$$\begin{aligned} \text{т.к. } & Ux_1 = \lambda_1 x_1 \\ & Ux_2 = \lambda_2 x_2 \\ & \lambda_1 \neq \lambda_2 \end{aligned} \quad \left. \begin{array}{l} \Rightarrow x_1 \perp x_2 \\ , \text{ т.к. } \langle x_1, x_2 \rangle = 0. \end{array} \right.$$

 Δ

$$\langle Ux_1, Ux_2 \rangle = \langle x_1, x_2 \rangle$$

$$\langle \lambda_1 x_1, \lambda_2 x_2 \rangle = \langle x_1, x_2 \rangle$$

$$\lambda_1 \cdot \bar{\lambda}_2 \langle x_1, x_2 \rangle - \langle x_1, x_2 \rangle = 0 \quad \text{т.к. } \lambda_k = e^{i\varphi_k} // \text{б-л 3.}$$

$$(e^{i\varphi_1} \cdot e^{i\varphi_2} - 1) \langle x_1, x_2 \rangle = 0$$

$$\underbrace{\left(e^{i(\varphi_1 - \varphi_2)} - 1 \right)}_{\begin{matrix} \times \\ 0 \end{matrix}} \underbrace{\langle x_1, x_2 \rangle}_{\begin{matrix} \parallel \\ 0 \end{matrix}} = 0$$

$$\lambda_1 \neq \lambda_2$$

$$\varphi_1 \neq \varphi_2$$

$$e^{i(\varphi_1 - \varphi_2)} \neq 0$$

Теорема:

В инв. нег. оп. - то л. унитарного оператора abs. его приводящим
нег. оп. - базис. т.е. $H = L^\perp$ - тоже инв. нег. оп. лин. унит. опер.

△

Упр.

▲

Теорема:

1. Унитарный оператор имеет симметрический вид.

2. Всё собственные векторы унитарн. опер. можно сост. ортонорм. баз. E.

Теорема: "Симметрическая теорема для унитарного оператора"

$$\tilde{U}_n = \{ \lambda_s \} = \{ e^{i\theta_s} \}$$

$$U = \sum_{s=1}^n \lambda_s P_{s=1}^\perp = \sum_{s=1}^n e^{i\theta_s} P_{s=1}^\perp$$

Теорема:

A - эрмитов. лин. опер.

Матрица эрмитового оператора имеет
такое приведение к диагональному виду
унитарным преобразованиям.

△

$$A \xleftrightarrow{\beta_x} A\text{-спр.}$$

$$\tilde{A} = \underline{U^{-1} A U}$$

1. Симметрический видим A,

$$\beta_{\text{спр.}} \{ x_i \}_{i=1}^n \text{ - угл. вектор. базис } A; \quad A x_i = \lambda_i x_i$$

$$2. T = (x_1, x_2, \dots, x_n), \quad \text{ортонорм.}$$

$$\tilde{A} = T^{-1} A T = \begin{pmatrix} \boxed{\lambda_1} & & \\ & \boxed{\lambda_2} & \\ & & \boxed{\lambda_n} \end{pmatrix}$$

▲

Квадратичные формы

§ (4.2) Квадратичные формы

- Основное определение

$$\Delta \Phi(x; y) = \sum_{i,k=1}^n a_{ik} \tilde{z}^i \bar{y}^k; \quad R: a_{ik} = \bar{a}_{ki}$$

$$\Phi(x; y) = \sum_{i,k=1}^n a_{ik} z^i \bar{y}^k; \quad C: a_{ik} = \bar{a}_{ki}$$

Оп-рение: Квадратичная форма

$$R: \Phi(x; x) = \sum_{i,k=1}^n a_{ik} z^i \bar{z}^k$$

$$C: \Phi(x; x) = \sum_{i,k=1}^n a_{ik} z^i \bar{z}^k$$

$$Nb: \beta_E \xrightarrow{T} \tilde{\beta}_E; \quad R: \tilde{\Phi} = T^T \Phi T$$

$$\Phi(x; y) \leftrightarrow \tilde{\Phi}; \quad C: \tilde{\Phi} = T^T \Phi \bar{T}$$

Оп-рение: Каноническая форма квадратичной формы.

Каноническая форма квадратичной формы абс.

$$\Phi(x; x) = \sum_{i=1}^n \lambda_i z^i \bar{z}^i \quad (R) \quad (1)$$

$$\Phi(x; x) = \sum_{i=1}^n \lambda_i |z^i|^2 \quad (C) \quad (2)$$

Оп-рение:

Приведение квадратичной формы к канонической форме выражает преобразование ее в безызменную квадратичную форму (1) или (2).

- Приведение к $\sum (\)^2$ по Лагранжу. (Изменение координатных базисов)

$$\Phi(x; x) = 2x_1 x_2 + x_1^2 - 3x_2^2 = 1 \cdot (x_1 + x_2)^2 - 4x_2^2 = 1 \cdot x_1^2 - 4x_2^2$$

$$\pm x_2^2 \quad \lambda_1 = 1, \quad \lambda_2 = -4. \quad x_1 + x_2 = \tilde{x}_1, \quad x_2 = \tilde{x}_2$$

- Приведение к $\sum (\)^2$ диагональным преобразованиям.

$$\beta \xrightarrow{T} \tilde{\beta}$$

$$\tilde{\Phi} = T^T \Phi T$$

Φ -квадр. форма; T -матрица $T^{-1} = \bar{T}^T \Leftrightarrow T^T = \bar{T}^{-1} = (\bar{T})^{-1}$

C

$$\tilde{\Phi} = \underbrace{(\bar{T})^{-1}}_{U^{-1}} \cdot \Phi \cdot \underbrace{\bar{T}}_U$$

$$\tilde{\Phi} = U^{-1} \cdot \Phi \cdot U$$

Приведенная реальная форма
ли на собствен.

1. Симметрическая форма Φ - квадратичная.

$\tilde{\Phi}$ с яг. ортогон. $\{x_1, x_2, \dots, x_n\} = \beta \Phi$

$$\tilde{\Gamma} = \{\tilde{x}_1; \tilde{x}_2; \dots; \tilde{x}_n\} = \{u_1, u_2, \dots, u_n\}$$

$$\tilde{\Phi} = U^{-1} \Phi U = \begin{pmatrix} \lambda_1 & & \\ & \lambda_2 & \\ & & \ddots & \\ & & & \lambda_n \end{pmatrix} \quad \lambda_s \in \tilde{\Phi}$$

$$U = \tilde{U} \quad \lambda_s = e^{i\theta_s}$$

$$\Phi(x; x) = \sum_{i=1}^n \lambda_i |\tilde{z}_i|^2;$$

- Задача нахождения квадратичной формы.

Теорема:

$$\Phi(x; x) \stackrel{(I) \text{ по лаг.}}{=} \sum_{i=1}^n \lambda_i |\tilde{z}_i|^2 \quad \text{В общих выражениях}$$

$$\Phi(x; x) \stackrel{(II) \text{ по гипотез.}}{=} \sum_{k=1}^n \tilde{\lambda}_k |\tilde{z}_k|^2 \quad \text{коэффициенты, ненулевые, в ограничениях не обнуляются.}$$

$$\Delta \quad \Phi(x; x) = \lambda_1 |\tilde{z}_1|^2 + \dots + \lambda_p |\tilde{z}_p|^2 + \lambda_{p+1} |\tilde{z}_{p+1}|^2 + \lambda_{p+q} |\tilde{z}_{p+q}|^2 + 0 + \dots + 0 \quad \lambda_p, \lambda_{p+q} > 0$$

$$\Phi(x; x) = \lambda_1 |\tilde{z}_1|^2 + \dots + \lambda_{\tilde{p}} |\tilde{z}_{\tilde{p}}|^2 + \lambda_{\tilde{p}+1} |\tilde{z}_{\tilde{p}+1}|^2 + \lambda_{\tilde{p}+\tilde{q}} |\tilde{z}_{\tilde{p}+\tilde{q}}|^2 + 0 + \dots + 0. \quad \lambda_{\tilde{p}}, \lambda_{\tilde{p}+\tilde{q}} < 0.$$

Очевидно: $p > \tilde{p}$ $n.o. L_1 = \{e_1, e_2, \dots, e_p\}; L_2 = \{\tilde{e}_{\tilde{p}+1}, \tilde{e}_{\tilde{p}+2}, \dots, \tilde{e}_{\tilde{p}+\tilde{q}}, \tilde{e}_{\tilde{p}+\tilde{q}+1}, \dots, \tilde{e}_n\}$
 $\dim L_1 = p \quad \dim L_2 = n - \tilde{p}$

$L_1 + L_2$ - нег. яп-ло E
 $\dim L_1 + \dim L_2 = p + (n - \tilde{p}) = n + \underbrace{(\tilde{p} - p)}_{\dim E} > n \Rightarrow L_1 \cap L_2 \neq \{0_x\}$

т.к. $\dim L_1 + \dim L_2 = \dim(L_1 + L_2) + \dim(L_1 \cap L_2)$

$z \in L_1; L_1 = n.o. \{e_1, \dots, e_p\} \quad \Phi(z; z) = \sum_{i=1}^p \lambda_i |\tilde{z}_i|^2 > 0.$

$z \in L_2; z \neq 0 \quad \Phi(z; z) = \sum_{k=\tilde{p}+1}^n \lambda_k |\tilde{z}_k|^2 \leq 0$ *Противоречие*

Доказано замечание.



Задача: 1. n_+ - полож.

но - ненулевой ненулевая квадратичная.

n_+ - отриц.

2. (n_+, n_-, n_0) - кванты $\Phi(x; x)$

так же квадратичной назов. $N = n_+ - n_-$

Nb: Для того, чтобы $\Phi(x; x)$ имела положительную определенность, необходимо и достаточно $n_+ = \dim E$.

- Доказательство приведение обобщенных форм к $\Sigma(\cdot)^2$.

$\Phi \leftrightarrow \Phi(x; x)$ - квадратична.

$\Psi \leftrightarrow \Psi(x; x)$ - полож. опр. $\Psi(x; x) \geq 0 \quad \Psi(x; x) = 0 \iff x = 0_E$.

1. Точка: каноническое представление $\langle x; y \rangle \rightarrow \{e_i\}^n$ горн.

2. Матрица: $\langle x; y \rangle_\Psi = \sum_{i,k=1}^n \Psi_{ik} \tilde{z}^i \tilde{z}^k; \quad \Psi_{ik} = \Psi_{ki}$

Следовательно - каноническое представление $\langle x; y \rangle_\Psi \rightarrow \{\tilde{e}_i\}^n$ горн. в каноническом виде $\langle \cdot; \cdot \rangle_\Psi$

$$\begin{aligned} \Phi(x; x) &\leftrightarrow \Phi \\ \Psi(x; x) &\leftrightarrow \Psi \end{aligned}$$

3. Рекуррентное описание $\Phi^i \rightarrow$ оптим. баз. (единиц.)

$$\langle x; y \rangle_\Psi \quad \{ \tilde{e}_i \}_{i=1}^n - \text{орт.}$$

$$\langle x; y \rangle_\Psi = \sum \tilde{z}^i y^i \quad \tilde{\Psi} = \begin{pmatrix} \ddots & & 0 \\ 0 & \ddots & \\ & & 1 \end{pmatrix} \quad \tilde{\Phi} = \begin{pmatrix} \lambda_1 & & 0 \\ & \lambda_2 & \\ & & \ddots & 0 \\ 0 & & & \lambda_n \end{pmatrix};$$

$$\Phi(x; x) = \sum_{i=1}^n \lambda_i \left(\frac{y^i}{\tilde{z}^i} \right)^2$$

$$\Psi(x; x) = \sum_{i=1}^n \lambda_i \left(\frac{x^i}{\tilde{z}^i} \right)^2$$

$$\underbrace{\Phi - \lambda \Psi}_{\text{det } (\Phi - \lambda \Psi)} = \overline{T^* \tilde{T} [\tilde{\Phi} - \lambda \tilde{\Psi}] \tilde{T}^{-1} T^T}$$

// и это есть det.

// потому что диагональ формируется л.

$$\det T^*, \det \tilde{T}, \det \tilde{T}^{-1}, \det T^{*T} \neq 0$$

$$\det (\Phi - \lambda \Psi) = 0 \rightarrow \{ \lambda_1, \lambda_2, \dots, \lambda_n \} = \det \{ \tilde{\Phi} - \lambda \tilde{\Psi} \};$$