

Dok-Bo Түсінік  $e_1, \dots, e_m$  - базис  $L_1$   
Дополнительны базис  $V$

$e_1, \dots, e_m, e_{m+1}, \dots, e_n$

$$L_2 = \langle e_{m+1}, \dots, e_n \rangle$$

Определение  $L_2$  называется образом

Таблица 2. линейные операторы.

### §1. Линейные отображения.

Определение. Пусть  $V$  и  $W$  - векторные пространства  
размерности  $m$  и  $n$ . Наз. одни и теми же линейными  
отображениями  $f: V \rightarrow W$  наз. линейными

если

$$f(x+y) = f(x) + f(y)$$

$$f(\lambda x) = \lambda f(x) \sim f(\alpha x + \beta y) = \alpha f(x) + \beta f(y)$$

если  $W=V$ , то  $f$  наз. лин. оператором.

Например.

1)  $M_n$  - np-бо умножений степеней  $\leq n$

$$D: M_n \rightarrow M_n$$

$$D P(t) = P'(t)$$

2)  $M$  - np-бо всяч умножений

$$SP(t) = \int_0^t P(x) dx$$

3)  $V = L_1 \oplus L_2$

$$P: V \rightarrow X$$

$$\forall x \in V \quad x = x_1 + x_2 \quad ; \quad x_1 \in L_1; \quad x_2 \in L_2$$

$P_x = x_1$  - оператор проектирования

пра-ва  $V$  на  $L_1$  параллельно  $L_2$

$$R: V \rightarrow V$$

$Rx = x_1 - x_2$  - оператор отражения пр-ва  $V$   
отн.  $L_1$  параллельно  $L_2$ .

4)  $O: V \rightarrow W$

$O(x) = 0$  нулевой оператор

5)  $I: V \rightarrow V$

$Ix = x$  тождественный оператор

Свойства:

1. Всякое лин. отображение переводит линейные векторы в линейные

$$f(O_x) = f(0, x) = 0 \cdot f(x) = 0_W$$

нуль

2. лин. отображение сохраняет лин. комбинации

$$f(\alpha_1 x_1 + \dots + \alpha_k x_k) = \alpha_1 f(x_1) + \dots + \alpha_k f(x_k)$$

(он-бо индукция по  $k$ )

3. лин. отображение сохраняет лин. зависимость  
(т.е. первонач. лин. зависимую систему в лин. зависимую)

столбец  $\vec{x} \Rightarrow$  где задание лин. отображения достаточно  
задать его только на базисных векторах  
 $e_1, \dots, e_n$  нек. базиса  
на оставшихся - по линейности

$$x = \sum_{i=1}^m x_i e_i \Rightarrow f(x) = \sum_{i=1}^m x_i f(e_i)$$

## Теорема

Пусть  $e_1, \dots, e_n$  - базис пространства  $V$ , а  $g_1, \dots, g_n$  -  
произвольные векторы из  $W$   
тогда существует единственный лин. отображение  
которое переводит векторы  $e_1, \dots, e_n$   
в векторы  $g_1, g_n$  соответственно.

Док-во. Для каждого вектора

$$x = \sum_{i=1}^m x_i e_i$$

$$\text{Найдем } f(x) = \sum_{i=1}^m x_i g_i$$

$f$ -лин. отображение (сиг. из лин. координат)

единственность Если  $f_1$  - другое отображение, то

$$f_1(x) = f_1\left(\sum_{i=1}^n x_i e_i\right) = \sum_{i=1}^n x_i f_1(e_i) = \sum_{i=1}^n x_i g_i$$

единственное лин. отображение разных многощ. только  
многощ., когда они совпадают на векторах  
базиса  $V$

## §2. Матрица лин. отображения

Пусть  $e = (e_1, \dots, e_n)$  и  $f = (f_1, \dots, f_m)$  - базисы пр-в  $V$  и  $W$ .  
Лин. отображение  $\varphi$  однозначно определяется заданием  
векторов  $\varphi(e_1), \dots, \varphi(e_n)$  - рассматриваем по базису  $f$

$$\varphi(e_1) = a_{11}f_1 + a_{12}f_2 + \dots + a_{1m}f_m$$

$$\varphi(e_2) = a_{21}f_1 + a_{22}f_2 + \dots + a_{2m}f_m$$

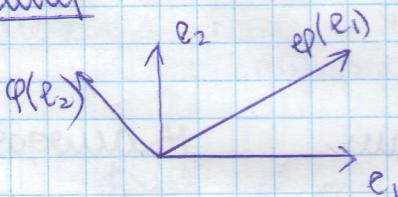
$$\varphi(e_n) = a_{n1}f_1 + a_{n2}f_2 + \dots + a_{nm}f_m$$

матрица  $[\varphi]$

мат. выражает  
лин. отображение  
в паре базисов  $e$  и  $f$ .  
Определение однозначно.

$$[\varphi]_{ef} = A = \begin{bmatrix} a_{11} & a_{12} & \dots & a_{1n} \\ a_{21} & a_{22} & & a_{2n} \\ \vdots & & & \\ a_{m1} & a_{m2} & & a_{mn} \end{bmatrix}$$

## пример



$$A = \begin{pmatrix} \cos \varphi & -\sin \varphi \\ \sin \varphi & \cos \varphi \end{pmatrix}$$

$$\varphi(e_1) = \cos \varphi e_1 + \sin \varphi e_2$$

**Теорема.**

Пусть  $\dim V = n$ ,  $\dim W = m$ . Тогда существует  
единственное соответствие между лин. отображениями  
и матрицами из  $P^{m \times n}$  ( $P = R$  или  $P = C$ )

**Доказательство.** Это соответствие

записывается базисами  $e = (e_1 \dots e_n)$  и  $f = (f_1 \dots f_m)$   
пространств  $V$  и  $W$ .

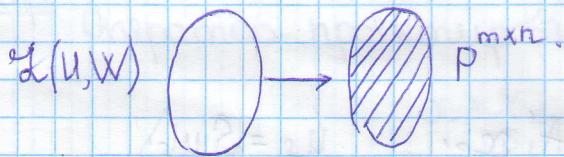
Поставим в соответствие категории лин. отображений

$$\varphi: V \rightarrow W \text{ его матрицу } A = [e_i]_{ef}$$

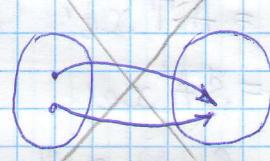
Она определяется однозначно

Это соответствие — однозначное, т.к.

1. „На“, т.к. любое линейное отображение можно записать в виде матрицы  $A$  из  $m \times n$  элементов, переводящего вектора  $e_i$  в векторы  $\sum b_{ij} f_i$ .



2. инъективное, т.к. различие отображения не сбрасывает на базисных векторах  $\Rightarrow$   
 $\Rightarrow$  различие матриц



§3. Координаты вектора и его образа.  
Матрица лин. отображения в разных базисах.

Пусть  $\varphi: V \rightarrow W$  — линейное отображение

$e, f$  — базисы пространств  $V$  и  $W$ .

$$A = [\varphi]_{ef}$$

**Теорема**

Если  $y = \varphi(x)$ , то  $y_f = [\varphi]_{ef} x_e$ ;  $y = A \cdot x$

**Доказательство.** Пусть  $x = \sum_{i=1}^n x_i e_i$ ,  $y = \sum_{j=1}^m y_j f_j$

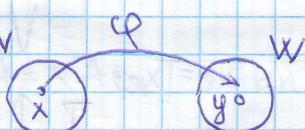
$$[\varphi]_{ef} = A = (a_{ij})$$

$$y = \varphi(x) = \varphi\left(\sum_{j=1}^n x_j e_j\right) = \sum_{j=1}^n x_j \varphi(e_j) = \sum_{j=1}^n x_j \sum_{i=1}^m a_{ij} f_i =$$

поэтому координаты

$$= \sum_{i=1}^m \left( \sum_{j=1}^n a_{ij} x_j \right) f_i$$

$$(y = y_1 f_1 + \dots + y_m f_m = \sum_{i=1}^m y_i f_i)$$



Теорема следует из единственности разложения  
вектора по базису.

Также есть и  $e'$ -где базиса np-ва  $V$  с матрицей перехода  $T$

$$e' = e \cdot T$$

$f$  и  $f'$ - где базиса np-ва  $W$  с матрицей перехода  $S$

$$f' = f \cdot S$$

Однако и между тем имеется отображение  $\varphi: V \rightarrow W$  сопоставляющим матрицы

$$A = [e \varphi]_{ef}; A' = [\varphi]_{e'f'}$$

**Теорема.** Матрицы  $A$  и  $A'$  в различных парах базисов связанны сопоставлением

$$A' = S^{-1}AT$$

**Dok-bo.**

$$x \in V, \quad y = \varphi(x) \in W$$

$$y_f = Ax_e$$

$$y_{f'} = A'xe'$$

$$y_f = S y_{f'}$$

$$\begin{aligned} y_f &= A \cdot T xe' \quad (xe = T x_{e'}) \\ S y_{f'} &= S A' x_{e'} \end{aligned} \quad \left. \begin{array}{l} \\ \end{array} \right\} AT = S A' \Rightarrow A' = S^{-1}AT$$

Замечание: Если  $\varphi: V \rightarrow V$

$$A = [e \varphi]_{ee}, \quad A' = [\varphi]_{e'e'}$$

$$A' = T^{-1}AT$$



Следствие 1:

Матрицы лин. отображения в разных парах базисов эквивалентны

Следствие 2:

Раньше матрицы лин. отображения не зависят от выбора базисов.

$$\begin{array}{ccc} V_e & \xrightarrow{A} & W_f \\ \uparrow T & & \downarrow S^{-1} \\ V_{e'} & \xrightarrow{A'} & W_{f'} \end{array} \quad A' = S^{-1}AT$$

- гомоморфия композитивна

Пример Матрица набора на  $\mathbb{R}^2_+$  в различных базисах.

для  $e_1, e_2$ :

$$A \begin{pmatrix} 0 & -1 \\ 1 & 0 \end{pmatrix}$$

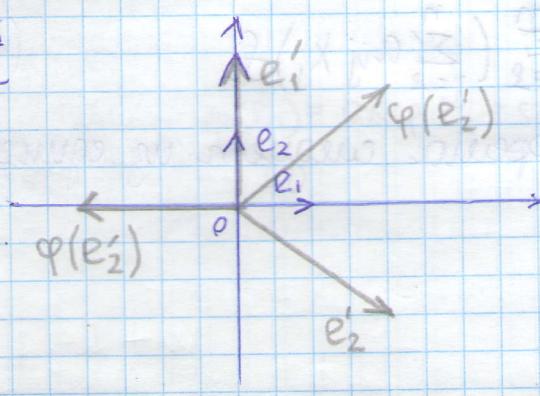
$$e'_1 = 2e_2$$

$$e'_2 = e_1 - e_2$$

для  $e'_1, e'_2$ :

$$A' \begin{pmatrix} -1 & 1 \\ -2 & 1 \end{pmatrix}$$

тако  
реализмический



$T = \begin{pmatrix} 0 & 1 \\ 2 & -1 \end{pmatrix}$  - матрица перехода

$$T^{-1} = \begin{pmatrix} 1/2 & 1/2 \\ 1 & 0 \end{pmatrix}$$

$$A' = T^{-1}AT$$

## §4. Ядро и образ лин. отображения

Типы  $A: V \rightarrow W$  - линейное отображение

Определение Ядро лин. отображения  $\text{ker } A = \{v \in V | f(v) = 0\}$  (kernel)

Определение Образ лин. отображения  $\text{Im } A = \{w \in W | \exists v \in V \text{ such that } Av = w\}$  (image)

Пример Оператор проектирования  $P$

$$\begin{array}{c} L_1 \\ \diagdown \\ L_2 \end{array} \quad x = x_1 + x_2 \quad x_1 \in L_1, x_2 \in L_2 \quad Px = x_1 \quad \text{Ker } P = L_2 \quad \text{Im } P = L_1.$$

### Теорема 1.

Если  $A$  - лин. отображение, то  $\text{Ker } A$  и  $\text{Im } A$  - лин. подпространства

Док-во:  $\text{Ker } A$

Пусть  $x, y \in \text{Ker } A$ , тогда

$$A(\alpha x + \beta y) = \alpha Ax + \beta Ay = 0 \quad \text{м.е. } \alpha x + \beta y \in \text{Ker } A.$$

$$\begin{array}{c} \text{Im } A \\ \overbrace{\quad}^{\text{если } v_1, v_2 \in V, \text{ то } \alpha(Av_1) + \beta(Av_2) = A(\alpha v_1 + \beta v_2) \in \text{Im } A} \\ \text{м.к. } \alpha v_1 + \beta v_2 \in V \end{array}$$

$$Av_1 = w_1$$

$$Av_2 = w_2$$

$$\alpha w_1 + \beta w_2 = A(\alpha v_1 + \beta v_2)$$

### Теорема 2.

Если  $e_1, \dots, e_n$  - базис np-фа  $V$ , то  $\text{Im } A = \langle Ae_1, \dots, Ae_n \rangle$

Док-во. Если  $y \in \text{Im } A$ , то  $y = Ax$  где некоторое вектора

$$\text{м.е. } y = A \left( \sum_{i=1}^n x_i e_i \right) = \sum_{i=1}^n x_i A e_i \in \langle Ae_1, \dots, Ae_n \rangle \quad (\text{Im } A \subset \langle Ae_1, \dots, Ae_n \rangle)$$

С другой стороны, если  $y \in \langle Ae_1, \dots, Ae_n \rangle$ , то

$$y = \sum_{i=1}^n x_i Ae_i = A \left( \sum_{i=1}^n x_i e_i \right) = Ax \quad (x = \sum_{i=1}^n x_i e_i)$$

$$\text{м.к. } y \in \text{Im } A.$$

$$(\langle Ae_1, \dots, Ae_n \rangle \subset \text{Im } A)$$

Определение Рангность подпространства  $\text{Im } A$  наз. рангом  $A$ . отображение  $A$

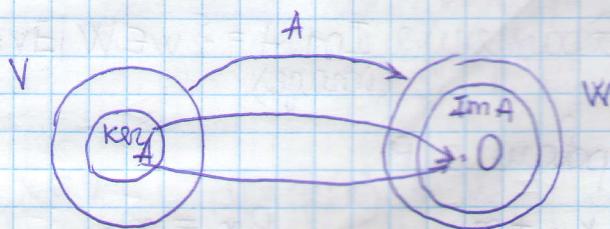
Вывод Теорема 2:  $\text{rk } A = \text{rk } \langle Ae_1 \dots Ae_n \rangle$  - не зависит от системы координат

Определение Рангность ядра ( $\dim \ker A$ ) наз. ядерное отображение  $A$ .

Теорема 3.

Пусть  $A: V \rightarrow W$  - лин. отображение

$$\dim \ker A + \dim \text{Im } A = \dim V$$



Док-бо: Пусть  $e_1 \dots e_k$  - базис  $\ker A$   
Дополним его до базиса  $V$  ( $e_1 \dots e_k, e_{k+1} \dots e_n$ )

$$\text{Im } A = \langle Ae_1, Ae_2 \dots Ae_k; Ae_{k+1} \dots Ae_n \rangle = \langle Ae_{k+1} \dots Ae_n \rangle$$

Показаем, что они лин. независимы.

Пусть  $d_{k+1} Ae_{k+1} + \dots + d_n Ae_n = 0$

$$A(d_{k+1} e_{k+1} + \dots + d_n e_n) = 0.$$

т.е.  $d_{k+1} e_{k+1} + \dots + d_n e_n \in \ker A$

т.е. лин. выражение через  $e_1 \dots e_k$  - номинальное,  
т.к.  $(e_1 \dots e_k, e_{k+1} \dots e_n)$  - лин. независимы.

$$\dim \ker A = k \quad \dim \text{Im } A = n - k.$$

$$k + n - k = n = \dim V$$

Замечание  $\Rightarrow V = \ker A + \text{Im } A$ .

пример  $\mathbb{C}$ -изоморфирование многочленов

$$\ker A = \langle 1 \rangle \quad \text{Im } A = \langle 1, t, \dots, t^{n-1} \rangle$$

16.03.18.

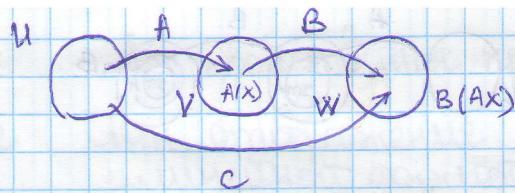
### §5. Произведение лин. отображений (умножение)

Определение Пусть  $U, V, W$  - лин. пр-ва над полем  $P$  ( $P = \mathbb{R}$  или  $P = \mathbb{C}$ )

$$A \in L(U, V), \quad B \in L(V, W)$$

Произведение лин. отображений  $A \circ B$  наз. отображением  $C: U \rightarrow W$

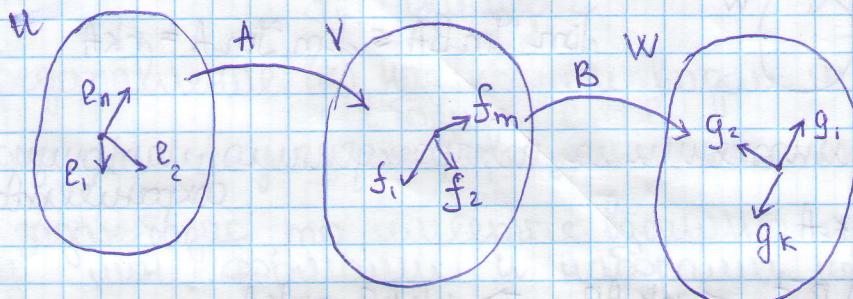
$$Cx = B(Ax) \quad \forall x \in U$$



Теорема

При умножении линейных отображений их ранговы  
умножаются.

Dok-bo:



Таким образом  $e_i, f_j, g_i$  - базисы  $U, V$  и  $W$ .

$$A: e_j \rightarrow Ae_j = \sum_{s=1}^m a_{sj} f_s$$

$$B: f_s \rightarrow Bf_s = \sum_{i=1}^k b_{is} g_i$$

$$(BA) e_j = \sum_{i=1}^k c_{ij} g_i \quad (\text{онравленное умножение})$$

Сгруппируем отображения:

$$\begin{aligned} BAe_j &= B(Ae_j) = B\left(\sum_{s=1}^m a_{sj} f_s\right) = \sum_{s=1}^m a_{sj} (Bf_s) = \sum_{s=1}^m a_{sj} \sum_{i=1}^k b_{is} g_i; \\ &= \sum_{i=1}^k \left( \sum_{s=1}^m b_{is} a_{sj} \right) g_i \end{aligned}$$

$$\begin{array}{ccc} x_{e'} & \xrightarrow{A'} & y_{f'} \\ T \downarrow & & \uparrow S^{-1} \\ x_e & \xrightarrow{A} & y_f \end{array}$$

$$A' = S^{-1}AT$$

$$x_e = T x_{e'}$$

$$y_f = S^{-1} y_{f'}$$

дискретная  
компьютерная

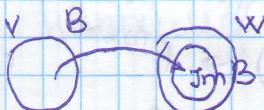
Умб (о ранге произведения матриц)

Таким образом  $A, B$  - лин. отображение



тогда  $\text{rk}(BA) \leq \min \text{rk}(A, B)$

Dok-bo 1.  $\text{rk } B = \dim \text{Im } B$



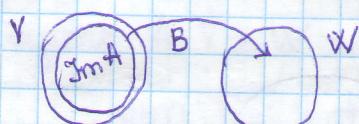
$\text{Im } BA \subset \text{Im } B$

$\dim \text{Im } BA \leq \dim \text{Im } B = rk B$

2.  $\text{Im } BA = B(\text{Im } A)$

две производные отображения  $C$

$\dim \text{Im } C \leq \dim V$



$\dim \text{Im } BA \leq \dim \text{Im } A = rk A$

Следствие: при умножении на нестрогий матрицу ранг сохраняется  
 $\text{rk}(AB) \leq \text{rk } A$

$$\text{rk}(A) = \text{rk}(AB) \cdot B^{-1} \leq \text{rk } AB \Rightarrow \text{rk } AB = \text{rk } A.$$

### §6. Линейное пространство линейных отображений.

$\mathcal{L}(V, W)$  - множество лин. отображений из  $V$  в  $W$ .

Определение Суммой лин. отображений  $A, B \in \mathcal{L}(V, W)$  наз.  
отображение  $C: V \rightarrow W$   
 $Cx = Ax + Bx \quad \forall x \in V$

Обозначение:  $C = A + B$ .

Определение Произведением лин. отображения  $A$  на число  $d \in \mathbb{R}$  наз. отображение  $C: V \rightarrow W$   
 $Cx = dAx \quad \text{обозначение: } C = dA$ .

Теорема 1

Две лин. отображения  $A, B \in \mathcal{L}(V, W)$  и число  $d \in \mathbb{R}$   
 $A + B \in \mathcal{L}(V, W)$  и  $dA \in \mathcal{L}(V, W)$

Теорема 2

Множество  $\mathcal{L}(V, W)$  - линейное np-во наз  $P$   
отн. введенного оператора.

Док-во. проверим свойства лин. пространства

Если  $\dim V = n$ ,  $\dim W = m$ , то лин. пространство  $\mathcal{L}(V, W)$  изоморфно пространству матриц.

$P^{m \times n}$  ( $\mathbb{R}^{m \times n}$  или  $\mathbb{C}^{m \times n}$ )

Задано базисы в  $V$  и  $W$

$\varphi: \mathcal{L}(V, W) \rightarrow P^{m \times n} \quad \varphi(A) = A_{\text{fe}}$

Это изоморфизм bz-овн. лин.  $(A+B)_{\text{fe}} = A_{\text{fe}} + B_{\text{fe}}$ ;  $(dA)_{\text{fe}} = dA_{\text{fe}}$

## §7. Двойственное пространство

Определение

Лин. отображение  $f: V \rightarrow \mathbb{R}$  (или  $\mathbb{C}$ ) наз. линейной формой или лин. функционалом в пр.  $V$

Пусть  $e_1, \dots, e_n$  - базис  $V$ .

Тогда если  $x = x_1 e_1 + x_2 e_2 + \dots + x_n e_n$ , то

$$f(x) = x_1 f(e_1) + x_2 f(e_2) + \dots + x_n f(e_n) = x_1 f_1 + \dots + x_n f_n \quad (*)$$

$f_i$  - сканеры

Представление  $(*)$  наз. общим видом лин. функционала

Числа  $f_1, \dots, f_n$  наз. коэффициентами лин. формы

Если задан базис, то имеем взаимно однозначное соответствие между лин. формами и наборами из  $n$  чисел  $(f_1, \dots, f_n)$

Пусть  $e' = (e'_1, \dots, e'_n)$  - другой базис  $V$ ,  $e' = eT$

$$\begin{aligned} f'_j &= f(e'_j) = f(t_{1j} e_1 + t_{2j} e_2 + \dots + t_{nj} e_n) = t_{1j} f(e_1) + \dots + t_{nj} f(e_n) = \\ &= t_{1j} f_1 + t_{2j} f_2 + \dots + t_{nj} f_n. \end{aligned}$$

$$[f'_1, \dots, f'_n] = [f_1, \dots, f_n] T$$

Базисные векторы и ковр. линейной форм при замене базиса меняются по схеме и той же формуле  
(коэффициенты, корректируют)

Определение

Пусть  $f \in g$  - линейные формы

$$(h\beta + \beta g) \stackrel{\text{def}}{=} h f(x) + \beta g(x)$$

точка  $x$  форма образует лин. пр-во.

Определение лин. пространство всех лин. форм на  $V$  наз. сопряженное (двойственное) к пр-ву  $V$

Обозначение:  $V^*$  ( $V'$ )

$$\dim V^* = \dim V$$

Замечание: при однородных рассмотрении  $V$  и  $V^*$

Заданный  $V^*$  наз. ковариантными векторами,  
а заданный  $V$  наз. контравариантными векторами.

Пусть  $e_1, \dots, e_n$  - базис  $V$

Рассмотрим лин. функционалы  $e^1, \dots, e^n$ , для которых

$$e^i(e_j) = \delta_{ij} = \begin{cases} 1 & \text{при } i=j \\ 0 & \text{при } i \neq j \end{cases}$$

например:  $e^1(e_1) \leq 1$   
 $e^1(e_2) \leq 0$   
 $e^1(e_n) = 0$