

# Глава 4

## Векторные пространства

## § 4.1 Определения и конструкции, связанные с векторными пространствами

Далее  $K$  — поле.

• Векторное пространство  $V$  над  $K$  — абелева группа (относит.  $+$ ,  $0$ ,  $-$ ) с «правильным» умножением на скаляры из  $K$  ( $\cdot : K \times V \rightarrow V$ ). Свойства операций в вект. пространствах.

Условия на операцию умножения скаляров из  $K$  и векторов из  $V$ :  $\forall c, c' \in K, v \in V$   
( $((c + c')v = cv + c'v \wedge (cc')v = c(c'v) \wedge 1v = v)$  и  $\forall c \in K, v, v' \in V$  ( $c(v + v') = cv + cv'$ )  
(это эквив.-но тому, что отображ.  $\left( \begin{array}{c} K \rightarrow \text{End}(V^+) \\ c \mapsto (v \mapsto cv) \end{array} \right)$ , где  $\text{End}(V^+)$  — кольцо эндоморфизмов абелевой группы  $V^+$ , определено корректно и является гомоморфизмом колец).

Легко видеть, что для любых  $v \in V$  и  $c \in K$  выполнено  $0v = c0 = 0$  и  $(-c)v = c(-v) = -cv$ , а также  $cv = 0 \Rightarrow c = 0 \vee v = 0$  (так как  $c \neq 0 \Rightarrow v = 1v = \frac{1}{c}(cv) = 0$ ).

• Примеры: простр.-ва столбцов  $K^n$  и строк  $K_n$  ( $n \in \mathbb{N}_0$ ), простр.-ва матриц  $\text{Mat}(p, n, K)$  ( $n, p \in \mathbb{N}_0$ ), пространства многочленов  $K[x]$ , пространства функций и финитных функций.

Примеры вект. простр.-в, состоящих из функций, действующих из мн.-ва  $X$  в поле  $K$ :  
★  $\text{Func}(X, K)$ ; структура вект. пр.-ва на  $\text{Func}(X, K)$ :  $\forall f, f' \in \text{Func}(X, K), c, c' \in K, x \in X$   
( $(cf + c'f')(x) = cf(x) + c'f'(x)$ ) (поточечные сложение и умножение на скаляры);  
★  $\text{FinFunc}(X, K) = \{f \in \text{Func}(X, K) \mid |\{x \in X \mid f(x) \neq 0\}| < \infty\}$  — простр.-во финитных функций ( $\forall f, f' \in \text{FinFunc}(X, K), c, c' \in K$  ( $cf + c'f' \in \text{FinFunc}(X, K)$ )); для любых  $x \in X$  обозначим  $\delta_x = (y \mapsto \delta_{x,y})$ ; тогда  $\forall f \in \text{FinFunc}(X, K)$  ( $f = \sum_{x \in X} f(x)\delta_x$ ).

Далее  $V, Y$  — векторные пространства над  $K$  и  $D \subseteq V$ .

• Множ.-во линейных операторов (гомоморфизмов векторных пространств):  $\text{Hom}(V, Y)$  — векторное простр.-во. Кольцо  $\text{End}(V) = \text{Hom}(V, V)$ , группа  $\text{GL}(V) = \text{Aut}(V) = \text{End}(V)^\times$ .

$\text{Hom}(V, Y) = \{a \in \text{Map}(V, Y) \mid \forall v, v' \in V, c, c' \in K (a(cv + c'v') = ca(v) + c'a(v'))\}$ ;  
 структура вekt. пр.-ва на  $\text{Hom}(V, Y)$ :  $\forall a, a' \in \text{Hom}(V, Y), c, c' \in K, v \in V ((ca + c'a')(v) = ca(v) + c'a'(v))$ ; легко видеть, что опред.-е корректно и  $\text{Hom}(V, Y)$  — вekt. простр.-во.

Примеры линейн. операт.:  $\left( \begin{smallmatrix} K^n \rightarrow K \\ v \mapsto v^i \end{smallmatrix} \right) (i \in \{1, \dots, n\}), \left( \begin{smallmatrix} K^n \rightarrow K^p \\ v \mapsto a \cdot v \end{smallmatrix} \right) (a \in \text{Mat}(p, n, K)),$   
 $\left( \begin{smallmatrix} \text{Mat}(p, n, K) \rightarrow \text{Mat}(n, p, K) \\ a \mapsto a^\top \end{smallmatrix} \right), \left( \begin{smallmatrix} \text{Mat}(n, K) \rightarrow K \\ a \mapsto \text{tr } a \end{smallmatrix} \right), \left( \begin{smallmatrix} \text{Func}(X, K) \rightarrow K \\ f \mapsto f(x) \end{smallmatrix} \right) (x \in X).$

Мн.-во изоморфизмов:  $\text{Iso}(V, Y) = \text{Hom}(V, Y) \cap \text{Bij}(V, Y)$ . Изоморфные вekt. простр.-ва:  
 $V \cong Y \Leftrightarrow \text{Iso}(V, Y) \neq \emptyset$ ; примеры:  $K^n \cong K_n, \text{Mat}(p, n, K) \cong K^{np}, K[x] \cong \text{FinFunc}(\mathbb{N}, K).$

$\text{End}(V)$  — кольцо относ.  $+, 0, -, \circ, \text{id}_V$  (дистрибутивность:  $\forall a, a', b, b' \in \text{End}(V), v \in V$   
 $((a + a') \circ b)(v) = (a \circ b + a' \circ b)(v) \wedge (a \circ (b + b'))(v) = a(b(v) + b'(v)) = (a \circ b + a \circ b')(v))$ ).

• Подпространство ( $U \subseteq V$ ):  $U \leq V \Leftrightarrow U + U \subseteq U \wedge 0 \in U \wedge KU \subseteq U$ . Подпространство,  
 порожденное мн.-вом  $D$ :  $\langle D \rangle$  — наименьшее относит.-но  $\subseteq$  подпр.-во в  $V$ , содержащее  $D$ .

Легко видеть, что  $U \leq V \Leftrightarrow \forall u, u' \in U, c, c' \in K (cu + c'u' \in U) \wedge U \neq \emptyset$ .

Пример из математическ. анализа: для любых  $k \in \mathbb{N}_0$  и таких  $\alpha, \beta \in \mathbb{R} \cup \{-\infty, \infty\}$ , что  
 $\alpha < \beta$ , обозначим  $C^k((\alpha; \beta), \mathbb{R}) = \{f \in \text{Func}((\alpha; \beta), \mathbb{R}) \mid f^{(k)} \text{ существует и непрерывна}\}$  и  
 $C^\infty((\alpha; \beta), \mathbb{R}) = \bigcap_{k \in \mathbb{N}} C^k((\alpha; \beta), \mathbb{R})$ ; тогда  $C^0((\alpha; \beta), \mathbb{R}) > C^1((\alpha; \beta), \mathbb{R}) > \dots > C^\infty((\alpha; \beta), \mathbb{R})$ .

$\langle D \rangle$  — наименьший элемент мн.-ва  $\{U \leq V \mid D \subseteq U\}$ , поэтому  $\langle D \rangle$  определ. однозначно.

• Линейн. комбинация эл.-в мн.-ва  $D$  ( $f_1, \dots, f_m \in K$ ):  $f_1 d_1 + \dots + f_m d_m = \sum_{d \in D} f(d) d$   
 (где  $f \in \text{FinFunc}(D, K)$ ). Утверждение:  $\langle D \rangle = \{\sum_{d \in D} f(d) d \mid f \in \text{FinFunc}(D, K)\}$ .

★ Пусть  $L = \{\sum_{d \in D} f(d) d \mid f \in \text{FinFunc}(D, K)\}$ ; тогда  $L \leq V$  ( $\Leftarrow \forall f, f' \in \text{FinFunc}(D, K),$   
 $c, c' \in K (c \sum_{d \in D} f(d) d + c' \sum_{d \in D} f'(d) d = \sum_{d \in D} (cf + c'f')(d) d)$ ),  $D \subseteq L$  ( $\Leftarrow \forall d \in D$   
 $(d = \sum_{t \in D} \delta_d(t) t)$ ) и легко видеть, что  $\forall U \leq V (D \subseteq U \Rightarrow L \subseteq U)$ , поэтому  $L = \langle D \rangle$ .



## § 4.2 Независимые множества, порождающие множества, базисы

Далее  $K$  — поле,  $V$  — векторное пространство над  $K$  и  $B, C, D \subseteq V$ .

- $C$  — независимое множество:  $\forall f \in \text{FinFunc}(C, K) (\sum_{c \in C} f(c)c = 0 \Rightarrow f = 0)$ .
- $D$  — порождающее множество:  $V = \langle D \rangle$ . Базис — независимое и порождающее множ.-во.

Примеры:  $\emptyset$  и  $\{v\}$ , где  $v \in V \setminus \{0\}$ , — независимые мн.-ва, и  $V$  — порождающее мн.-во.

$(C — \text{независ. мн.-во}) \Leftrightarrow \forall m \in \mathbb{N}_0, c_1, \dots, c_m \in C, f_1, \dots, f_m \in K ((c_1, \dots, c_m \text{ попарно различны} \wedge f_1 c_1 + \dots + f_m c_m = 0) \Rightarrow f_1 = \dots = f_m = 0)$ , а также  $(D — \text{порождающее множество}) \Leftrightarrow \forall v \in V \exists m \in \mathbb{N}_0, d_1, \dots, d_m \in D, f_1, \dots, f_m \in K (v = f_1 d_1 + \dots + f_m d_m)$ .

Упрощение в случае конечных множеств ( $n \in \mathbb{N}_0$  и  $e_1, \dots, e_n \in V$ ): (набор  $e_1, \dots, e_n$  независим (то есть  $e_1, \dots, e_n$  попарно различны и  $\{e_1, \dots, e_n\}$  — независимое мн.-во))  $\Leftrightarrow \Leftrightarrow \forall f_1, \dots, f_n \in K (f_1 e_1 + \dots + f_n e_n = 0 \Rightarrow f_1 = \dots = f_n = 0)$ , а также  $(\{e_1, \dots, e_n\} — \text{порождающее множество}) \Leftrightarrow \forall v \in V \exists f_1, \dots, f_n \in K (v = f_1 e_1 + \dots + f_n e_n)$ .

- Стандартные базисы пространств  $K^n$ ,  $K_n$  и  $\text{Mat}(p, n, K)$ :  $\{e_1, \dots, e_n\}$ ,  $\{e^1, \dots, e^n\}$  и  $\{e_1^1, \dots, e_1^n, \dots, e_p^1, \dots, e_p^n\}$ . Утверждение:  $(B — \text{завис. мн.-во}) \Leftrightarrow \exists b \in B (b \in \langle B \setminus \{b\} \rangle)$ .

Примеры:  $\{1, x, x^2, \dots\}$  — базис пр.-ва  $K[x]$ ,  $\{\delta_b \mid b \in B\}$  — базис пр.-ва  $\text{FinFunc}(B, K)$ .

★  $(B — \text{зависимое мн.-во}) \Leftrightarrow \exists f \in \text{FinFunc}(B, K), b \in B (\sum_{c \in B} f(c)c = 0 \wedge f(b) \neq 0) \Leftrightarrow \Leftrightarrow \exists f \in \text{FinFunc}(B, K), b \in B (\sum_{c \in B \setminus \{b\}} \frac{f(c)}{f(b)}c + b = 0 \wedge f(b) \neq 0) \Leftrightarrow \exists b \in B (b \in \langle B \setminus \{b\} \rangle)$ .

- Теорема о свойствах базиса. В сделанных выше предположен. след. утв.-я эквивалентны:  
(y1)  $B$  — базис пространства  $V$ ;

(y2) отображение  $\left( \begin{array}{c} \text{FinFunc}(B, K) \rightarrow V \\ f \mapsto \sum_{b \in B} f(b)b \end{array} \right)$  — изоморфизм векторн. пространств;

(y3) для любых  $v \in V$  существует единств. такая  $f \in \text{FinFunc}(B, K)$ , что  $v = \sum_{b \in B} f(b)b$ ;

(y4)  $B$  — максимальное независимое множество (то есть  $B$  — независимое множество и для любых  $v \in V \setminus B$  множество  $B \cup \{v\}$  не является независимым);

(y5)  $B$  — минимальное порождающее множество (то есть  $B$  — порождающее множество и для любых  $b \in B$  множество  $B \setminus \{b\}$  не является порождающим).

*Доказательство.*

Пусть  $\varphi$  — отображение из (y2); легко видеть, что  $\varphi$  — линейный оператор.

(y1)  $\Leftrightarrow$  (y2)  $\Leftrightarrow$  (y3).  $(B — базис) \Leftrightarrow \{f \in \text{FinFunc}(B, K) \mid \sum_{b \in B} f(b)b = 0\} = \{0\} \wedge$

$\wedge \{\sum_{b \in B} f(b)b \mid f \in \text{FinFunc}(B, K)\} = V \Leftrightarrow \text{Ker } \varphi = \{0\} \wedge \text{Im } \varphi = V \Leftrightarrow$

$\Leftrightarrow (\varphi — \text{изоморфизм}) \Leftrightarrow (\varphi — \text{биекция}) \Leftrightarrow \forall v \in V \exists! f \in \text{FinFunc}(B, K) (v = \sum_{b \in B} f(b)b).$

(y1)  $\Leftrightarrow$  (y4). Пусть  $B$  — независимое множество; докажем, что  $B$  — порождающее множество, если и только если  $\forall v \in V \setminus B (B \cup \{v\} — \text{зависимое множество}).$

Если  $B$  — порожд. мн.-во и  $v \in V \setminus B$ , то  $v = \sum_{b \in B} f(b)b$  для нектор.  $f \in \text{FinFunc}(B, K)$ , поэтому  $v - \sum_{b \in B} f(b)b = 0$  и, значит,  $B \cup \{v\} — \text{зависимое множество}.$

Если  $\forall v \in V \setminus B (B \cup \{v\} — \text{зависимое множество})$  и  $v \in V$ , то в случае  $v \in B$  получаем  $v \in \langle B \rangle$  и в случае  $v \in V \setminus B$  имеем следующие факты:  $\sum_{b \in B} f(b)b + f(v)v = 0$  для нектор.  $f \in \text{FinFunc}(B \cup \{v\}, K) \setminus \{0\}$ ; здесь  $f(v) \neq 0$  (иначе  $B — \text{зависимое множество}),$  поэтому  $v = -\sum_{b \in B} \frac{f(b)}{f(v)} b$  и, значит,  $v \in \langle B \rangle$ ; в итоге  $B — \text{порождающее множество}.$

(y1)  $\Leftrightarrow$  (y5). Пусть  $B$  — порождающее множество, то есть  $V = \langle B \rangle$ ; докажем, что  $B$  — независимое множество, если и только если  $\forall b \in B (B \setminus \{b\} — \text{непорождающее множество}),$  а это эквивалентно доказательству того, что  $B — \text{зависимое множество, если и только если } \exists b \in B (B \setminus \{b\} — \text{порождающее множество});$  далее используем доказанное выше утверждение  $(B — \text{зависимое множество}) \Leftrightarrow \exists b \in B (b \in \langle B \setminus \{b\} \rangle).$

$(B — \text{зависимое множество}) \Leftrightarrow \exists b \in B (b \in \langle B \setminus \{b\} \rangle) \Leftrightarrow \exists b \in B (\langle B \rangle = \langle B \setminus \{b\} \rangle) \Leftrightarrow \Leftrightarrow \exists b \in B (V = \langle B \setminus \{b\} \rangle) \Leftrightarrow \exists b \in B (B \setminus \{b\} — \text{порождающее множество}).$

В случае, когда  $|B| = n < \infty$  и  $B = \{e_1, \dots, e_n\}$ , из теоремы о св.-вах базиса получаем, что след. утв.-я эквивалентны: (y1)  $\{e_1, \dots, e_n\}$  — базис пространства  $V$ , (y2) отображ.-е  $\left( \text{Func}(\{1, \dots, n\}, K) \rightarrow V \right)$   

$$f \mapsto f(1)e_1 + \dots + f(n)e_n$$
 — изоморфизм векторных пространств, (y3) для любых  $v \in V$  существ. единств. такие  $f_1, \dots, f_n \in K$ , что  $v = f_1 e_1 + \dots + f_n e_n$ .

• Теорема о порядках независимых и порождающих множеств. Пусть  $K$  — поле,  $V$  — вект. пространство над  $K$ ,  $C, D \subseteq V$  и  $|D| < \infty$ ; тогда, если  $C$  — независимое множество и  $C \subseteq \langle D \rangle$ , то  $|C| \leq |D|$ , и, если  $C$  и  $D$  — базисы пространства  $V$ , то  $|C| = |D|$ .

*Доказательство.*

Пусть  $n = |D|$ ; докажем, что, если  $C \subseteq \langle D \rangle$  и  $|C| > n$ , то  $C$  — зависимое множество (это теорема о линейной зависимости линейных комбинаций). Воспользуемся индукцией по  $n$ . База:  $n = 0$  — ясно. Проведем индукцион. переход. Пусть  $n \geq 1$ ; зафиксируем  $b \in C$ , где  $b \neq 0$ , и разложение  $b = f_{b,1}d_1 + \dots + f_{b,n}d_n$ , где  $f_{b,1}, \dots, f_{b,n} \in K$  и  $d_1, \dots, d_n$  — такое перечисление элементов множества  $D$ , что  $f_{b,n} \neq 0$ . Для каждого  $c \in C \setminus \{b\}$  зафиксируем разлож.-е  $c = f_{c,1}d_1 + \dots + f_{c,n}d_n$ , где  $f_{c,1}, \dots, f_{c,n} \in K$ ; заметим, что для любых  $c \in C$  выполнено  $c - \frac{f_{c,n}}{f_{b,n}}b = (f_{c,1} - \frac{f_{c,n}}{f_{b,n}}f_{b,1})d_1 + \dots + (f_{c,n-1} - \frac{f_{c,n}}{f_{b,n}}f_{b,n-1})d_{n-1}$ , поэтому  $\tilde{C} = \{c - \frac{f_{c,n}}{f_{b,n}}b \mid c \in C \setminus \{b\}\} \subseteq \langle D \setminus \{d_n\} \rangle$ . Если  $\exists c, c' \in C \setminus \{b\} (c - \frac{f_{c,n}}{f_{b,n}}b = c' - \frac{f_{c',n}}{f_{b,n}}b \wedge c \neq c')$ , то  $C$  — зависимое мн.-во; иначе  $|\tilde{C}| = |C| - 1 > n - 1$ ; тогда по предположению индукции получаем, что  $\tilde{C}$  — зависимое мн.-во и, значит, существует такой  $c \in C \setminus \{b\}$ , что  $c - \frac{f_{c,n}}{f_{b,n}}b \in \langle \tilde{C} \setminus \{c - \frac{f_{c,n}}{f_{b,n}}b\} \rangle$ , поэтому  $c \in \langle C \setminus \{c\} \rangle$ , то есть  $C$  — зависимое множество. Пусть  $C$  и  $D$  — базисы пространства  $V$ ; тогда  $C$  — независимое множество и  $C \subseteq \langle D \rangle$ , поэтому  $|C| \leq |D| < \infty$ , и  $D$  — независимое множество и  $D \subseteq \langle C \rangle$ , поэтому  $|D| \leq |C|$ .

Факт без доказательства: все базисы любого векторного пространства равномощны.

- Теорема о существовании базиса. Пусть  $K$  — поле,  $V$  — векторное пространство над  $K$ ,  $C$  — независимое подмножество в  $V$  и  $D$  — порождающее подмножество в  $V$ , а также в  $V$  существует конечное порождающее подмножество; тогда
  - (1) существует такой базис  $B$  пространства  $V$ , что  $C \subseteq B$  (и, значит, дополняя до базиса множество  $\emptyset$ , получаем, что в  $V$  существует базис);
  - (2) существует такой базис  $B$  пространства  $V$ , что  $B \subseteq D$  (и, значит, выделяя базис из множества  $V$ , получаем, что в  $V$  существует базис).

*Доказательство.*

Пусть  $T$  — конечное порождающее подмнож.-во в  $V$  (то есть  $T \subseteq V$ ,  $V = \langle T \rangle$  и  $|T| < \infty$ ).

- (1) Обозначим  $\text{Indep}_C = \{E \subseteq V \mid C \subseteq E \wedge E \text{ — независимое множество}\}$ ; из теоремы о порядках независимых и порождающих множеств следует, что  $\{|E| \mid E \in \text{Indep}_C\}$  — непустое подмножество в  $\{|C|, \dots, |T|\}$ , поэтому существует такое  $B \in \text{Indep}_C$ , что  $|B| = \max\{|E| \mid E \in \text{Indep}_C\}$ ; из теоремы о свойствах базиса следует, что  $B$  — базис.
- (2) Построим такое  $\tilde{D} \subseteq D$ , что  $V = \langle \tilde{D} \rangle$  и  $|\tilde{D}| < \infty$ . Из того, что  $V = \langle D \rangle$ , следует, что  $\forall t \in T \exists D_t \subseteq D (t \in \langle D_t \rangle \wedge |D_t| < \infty)$ ; положим  $\tilde{D} = \bigcup_{t \in T} D_t$ ; тогда  $V = \langle T \rangle = \langle \tilde{D} \rangle$  и  $|\tilde{D}| \leq |T| \cdot \max\{|D_t| \mid t \in T\} < \infty$ . Обозначим  $\text{Gener}_{\tilde{D}} = \{E \subseteq \tilde{D} \mid V = \langle E \rangle\}$ ; тогда  $\{|E| \mid E \in \text{Gener}_{\tilde{D}}\}$  — непуст. подмн.-во в  $\{0, \dots, |\tilde{D}|\}$ , поэтому существ. такое  $B \in \text{Gener}_{\tilde{D}}$ , что  $|B| = \min\{|E| \mid E \in \text{Gener}_{\tilde{D}}\}$ ; из теоремы о свойствах базиса следует, что  $B$  — базис.

Факт без доказательства: в любом векторном пространстве существует базис.

Далее  $K$  — поле,  $V, Y$  — векторные пространства над  $K$  и  $B$  — базис пространства  $V$ .

- Теорема об универсальности базиса. В сделанных выше предположениях для любых  $\alpha \in \text{Func}(B, Y)$  существует единственный такой  $a \in \text{Hom}(V, Y)$ , что  $a|_B = \alpha$  (и, значит, отображение  $\left( \begin{array}{c} \text{Hom}(V, Y) \rightarrow \text{Func}(B, Y) \\ a \mapsto a|_B \end{array} \right)$  — изоморфизм векторных пространств).



### Доказательство.

Существование оператора  $a$ . Пусть  $v \in V$ ; тогда  $\exists! f \in \text{FinFunc}(B, K) (v = \sum_{b \in B} f(b)b)$ ; положим  $a(v) = \sum_{b \in B} f(b)\alpha(b)$ . Далее докажем, что  $a \in \text{Hom}(V, Y)$  и  $a|_B = \alpha$ :

$$\forall v = \sum_{b \in B} f(b)b, v' = \sum_{b \in B} f'(b)b \in V, c, c' \in K \quad (a(cv + c'v') = \sum_{b \in B} (cf + c'f')(b)\alpha(b) = \\ = c \sum_{b \in B} f(b)\alpha(b) + c' \sum_{b \in B} f'(b)\alpha(b) = ca(v) + c'a(v')) \text{ и } \forall b \in B (a(b) = \alpha(b)).$$

Единственность оператора  $a$ . Пусть  $a, a' \in \text{Hom}(V, Y)$  и  $a|_B = a'|_B$ ; тогда для любых  $v \in V$  имеем следующие факты:  $\exists! f \in \text{FinFunc}(B, K) (v = \sum_{b \in B} f(b)b)$  и, значит,  $a(v) = a(\sum_{b \in B} f(b)b) = \sum_{b \in B} f(b)a(b) = \sum_{b \in B} f(b)a'(b) = a'(\sum_{b \in B} f(b)b) = a'(v)$ .

• Теорема о базисах и линейных операторах. В сделанных выше предположениях для любых  $a \in \text{Hom}(V, Y)$  имеем следующие факты:

- (1)  $a$  — инъекция, если и только если все  $a(b)$ , где  $b \in B$ , попарно различны и  $a(B)$  — независимое множество (то есть набор векторов  $a(b)$ , где  $b \in B$ , независим);
- (2)  $a$  — сюръекция, если и только если  $a(B)$  — порождающее множество;
- (3)  $a$  — изоморфизм, если и только если все  $a(b)$ , где  $b \in B$ , попарно различны и  $a(B)$  — базис (то есть набор векторов  $a(b)$ , где  $b \in B$ , является базисом).

### Доказательство.

Из того, что  $B$  — базис пространства  $V$ , следует, что  $\text{Ker } a = \{ \sum_{b \in B} f(b)b \mid f \in \text{FinFunc}(B, K) \wedge a(\sum_{b \in B} f(b)b) = 0 \} \cong \{ f \in \text{FinFunc}(B, K) \mid \sum_{b \in B} f(b)a(b) = 0 \}$  и  $\text{Im } a = \{ a(\sum_{b \in B} f(b)b) \mid f \in \text{FinFunc}(B, K) \} = \{ \sum_{b \in B} f(b)a(b) \mid f \in \text{FinFunc}(B, K) \} = \langle a(B) \rangle$ .

- (1)  $a \in \text{Inj}(V, Y) \Leftrightarrow \text{Ker } a = \{0\} \Leftrightarrow \{ f \in \text{FinFunc}(B, K) \mid \sum_{b \in B} f(b)a(b) = 0 \} = \{0\} \Leftrightarrow$   
 $\Leftrightarrow$  (все  $a(b)$ , где  $b \in B$ , попарно различны и  $a(B)$  — независимое множество).
- (2)  $a \in \text{Surj}(V, Y) \Leftrightarrow \text{Im } a = Y \Leftrightarrow \langle a(B) \rangle = Y \Leftrightarrow (a(B) \text{ — порождающее множество}).$
- (3)  $a \in \text{Iso}(V, Y) \Leftrightarrow a \in \text{Inj}(V, Y) \wedge a \in \text{Surj}(V, Y) \Leftrightarrow$  (все  $a(b)$ , где  $b \in B$ , попарно разл. и  $a(B)$  — независимое и порождающее множество, то есть базис).

## § 4.3 Размерность, координаты, замена координат

- Размерность  $\dim V$  вект. пространства  $V$  — порядок (мощность) базиса пространства  $V$ .  
Примеры ( $K$  — поле):  $\dim K^n = \dim K_n = n$ ,  $\dim \text{Mat}(p, n, K) = np$  и  $\dim K[x] = \infty$ .

Корректность определения: пусть в  $V$  существует конечное порождающее подмножество; тогда в  $V$  существует базис, и все базисы пространства  $V$  имеют одинаковый порядок.

Размерность аффинного подпространства ( $U \leq V$  и  $v \in V$ ):  $\dim(v + U) = \dim U$ .

- Теорема о свойствах размерности. Пусть  $K$  — поле,  $V$  — векторное пространство над  $K$  и  $\dim V < \infty$ ; тогда

- (1) для любого независимого подмножества  $C$  в  $V$  выполнено  $|C| \leq \dim V$  и, если  $|C| = \dim V$ , то  $C$  — базис пространства  $V$ ;
- (2) для любого порождающего подмножества  $D$  в  $V$  выполнено  $|D| \geq \dim V$  и, если  $|D| = \dim V$ , то  $D$  — базис пространства  $V$ ;
- (3) для любого подпр.-ва  $U$  в  $V$  выполн.  $\dim U \leq \dim V$  и, если  $\dim U = \dim V$ , то  $U = V$ .

*Доказательство.*

- (1)  $\exists B \subseteq V$  ( $B$  — базис в  $V \wedge C \subseteq B$ ), поэтому  $|C| \leq |B| = \dim V$  и  $|C| = |B| \Rightarrow C = B$ .
- (2)  $\exists B \subseteq V$  ( $B$  — базис в  $V \wedge B \subseteq D$ ), поэтому  $|D| \geq |B| = \dim V$  и  $|D| = |B| \Rightarrow D = B$ .
- (3) Обозначим  $\text{Indep}(U) = \{E \subseteq U \mid E \text{ — независ. мн.-во}\}$ ; тогда  $\{|E| \mid E \in \text{Indep}(U)\}$  — непустое подмножество в  $\{0, \dots, \dim V\}$ , поэтому существует такое  $A \in \text{Indep}(U)$ , что  $|A| = \max\{|E| \mid E \in \text{Indep}(U)\}$ ; тогда  $A$  — базис в  $U$ . В итоге имеем  $\dim U = |A| \leq \dim V$  и, если  $\dim U = \dim V$ , то  $|A| = \dim V$ , поэтому  $A$  — базис в  $V$  и, значит,  $U = \langle A \rangle = V$ .

- Теорема о размерности и линейных операторах. Пусть  $K$  — поле,  $V, Y$  — векторные пространства над  $K$  и  $\dim V, \dim Y < \infty$ ; тогда

- (1)  $\text{Inj}(V, Y) \cap \text{Hom}(V, Y) \neq \emptyset$ , если и только если  $\dim V \leq \dim Y$ ;
- (2)  $\text{Surj}(V, Y) \cap \text{Hom}(V, Y) \neq \emptyset$ , если и только если  $\dim V \geq \dim Y$ ;

- (3)  $V \cong Y$ , если и только если  $\dim V = \dim Y$ ;  
 (4) если  $\dim V = \dim Y$ , то  $\text{Inj}(V, Y) \cap \text{Hom}(V, Y) = \text{Surj}(V, Y) \cap \text{Hom}(V, Y) = \text{Iso}(V, Y)$   
 (это принцип Дирихле для линейных операторов), а также для любых  $a \in \text{Hom}(V, Y)$  и  $b \in \text{Hom}(Y, V)$  выполнено  $b \circ a = \text{id}_V \Rightarrow b = a^{-1}$ .

*Доказательство.*

Пусть  $n = \dim V$ ,  $p = \dim Y$ ,  $\{e_1, \dots, e_n\}$ ,  $\{h_1, \dots, h_p\}$  — базисы в  $V$  и  $Y$  соответственно.

(1) Если  $a \in \text{Inj}(V, Y) \cap \text{Hom}(V, Y)$ , то  $|\{a(e_1), \dots, a(e_n)\}| = n$  и  $\{a(e_1), \dots, a(e_n)\}$  — независимое мн.-во; отсюда по теореме о св.-вах размерности (для  $Y$ ) следует, что  $n \leq p$ .

Если  $n \leq p$ , то продолжим отображ.  $e_1 \mapsto h_1, \dots, e_n \mapsto h_n$  до лин. оператора  $a \in \text{Hom}(V, Y)$  (используем универсальность базиса); тогда  $a(e_1), \dots, a(e_n)$  попарно различны и  $\{a(e_1), \dots, a(e_n)\}$  — независимое множество, поэтому  $a \in \text{Inj}(V, Y) \cap \text{Hom}(V, Y)$ .

(2) Если  $a \in \text{Surj}(V, Y) \cap \text{Hom}(V, Y)$ , то  $|\{a(e_1), \dots, a(e_n)\}| \leq n$  и  $\{a(e_1), \dots, a(e_n)\}$  — порождающ. мн.-во; отсюда по теореме о св.-вах размерности (для  $Y$ ) следует, что  $n \geq p$ .

Если  $n \geq p$ , то продолжим отображ.-е  $e_1 \mapsto h_1, \dots, e_p \mapsto h_p, e_{p+1} \mapsto h_1, \dots, e_n \mapsto h_1$  до лин. операт.  $a \in \text{Hom}(V, Y)$  (используем универсальность базиса); тогда  $\{a(e_1), \dots, a(e_n)\}$  — базис и, значит, порождающее множество, поэтому  $a \in \text{Surj}(V, Y) \cap \text{Hom}(V, Y)$ .

(3) Если  $V \cong Y$ , то  $\text{Inj}(V, Y) \cap \text{Surj}(V, Y) \cap \text{Hom}(V, Y) \neq \emptyset$ , поэтому  $n = p$ .

Если  $n = p$ , то продолжим отображ.  $e_1 \mapsto h_1, \dots, e_n \mapsto h_n$  до лин. оператора  $a \in \text{Hom}(V, Y)$ ; тогда  $a(e_1), \dots, a(e_n)$  попарно разл. и  $\{a(e_1), \dots, a(e_n)\}$  — базис, поэтому  $a \in \text{Iso}(V, Y)$ .

(4) Далее  $n = p$ . Если  $a \in \text{Inj}(V, Y) \cap \text{Hom}(V, Y)$ , то  $|\{a(e_1), \dots, a(e_n)\}| = n = p$  и  $\{a(e_1), \dots, a(e_n)\}$  — независимое множество, поэтому  $a(e_1), \dots, a(e_n)$  попарно различны и  $\{a(e_1), \dots, a(e_n)\}$  — базис, и, значит,  $a \in \text{Iso}(V, Y)$ . Если  $a \in \text{Surj}(V, Y) \cap \text{Hom}(V, Y)$ , то  $|\{a(e_1), \dots, a(e_n)\}| \leq n = p$  и  $\{a(e_1), \dots, a(e_n)\}$  — порождающее множество, поэтому  $a(e_1), \dots, a(e_n)$  попарно различны и  $\{a(e_1), \dots, a(e_n)\}$  — базис, и, значит,  $a \in \text{Iso}(V, Y)$ .  
 $b \circ a = \text{id}_V \Rightarrow a \in \text{Inj}(V, Y) \cap \text{Hom}(V, Y) \Rightarrow a \in \text{Iso}(V, Y) \Rightarrow b = (b \circ a) \circ a^{-1} = a^{-1}$ .

Далее  $K$  — поле,  $V$  — векторное пространство над  $K$  и  $n = \dim V < \infty$ .

- Мн.-во упорядоченных базисов:  $\text{OB}(V) = \{(e_1, \dots, e_n) \in V^n \mid \{e_1, \dots, e_n\} \text{ — базис в } V\}$ .

Столбец коорд.-т вектора ( $e \in \text{OB}(V)$ ):  $v^e$ . Утверждение:  $v = e \cdot v^e$ . Изоморфизм  $\begin{pmatrix} V \rightarrow K^n \\ v \mapsto v^e \end{pmatrix}$ .

Пример: если  $n = 2$ , то  $\text{OB}(V) = \{(e_1, e_2) \mid e_1 \in V \setminus \{0\} \wedge e_2 \in V \setminus \langle e_1 \rangle\}$ .

Координаты в  $K^n$ : обозначим  $e = (e_1, \dots, e_n)$ ; тогда  $e \in \text{OB}(K^n)$  и  $\forall v \in K^n (v^e = v)$ .

- ★ Для любых  $v \in V$  выполнено  $v = (v^e)^1 e_1 + \dots + (v^e)^n e_n = (e_1 \dots e_n) \cdot \begin{pmatrix} (v^e)^1 \\ \vdots \\ (v^e)^n \end{pmatrix} = e \cdot v^e$ .

$\begin{pmatrix} V \rightarrow K^n \\ v \mapsto v^e \end{pmatrix}$  и  $\begin{pmatrix} K^n \rightarrow V \\ v \mapsto v^1 e_1 + \dots + v^n e_n \end{pmatrix}$  — взаимно обр. изоморфизмы вект. протр.-в.

Далее  $Y$  — векторное пространство над  $K$ ,  $p = \dim Y < \infty$ ,  $e \in \text{OB}(V)$  и  $h \in \text{OB}(Y)$ .

- Матрица линейного оператора  $a$  ( $a \in \text{Hom}(V, Y)$ ):  $a_e^h = (a(e_1)^h \dots a(e_n)^h)$ . Теорема о матрице линейного оператора. Изоморфизм вект. пр.-в и колец  $\begin{pmatrix} \text{End}(V) \rightarrow \text{Mat}(n, K) \\ a \mapsto a_e^e \end{pmatrix}$ .

$a_e^h = \begin{pmatrix} (a(e_1)^h)^1 & \dots & (a(e_n)^h)^1 \\ \vdots & \ddots & \vdots \\ (a(e_1)^h)^p & \dots & (a(e_n)^h)^p \end{pmatrix}$  — матрица лин. опатр.  $a$  относит. упоряд. базисов  $e$  и  $h$ .

Пример: пусть  $a \in \text{Mat}(p, n, K)$ ,  $e$  и  $h$  — стандартные упорядоченные базисы в  $K^n$  и  $K^p$  соответст.; тогда  $(\text{Im}_a)_e^h = a$  (так как  $(\text{Im}_a)_e^h = ((a \cdot e_1)^h \dots (a \cdot e_n)^h) = (a_1^h \dots a_n^h) = a$ ). Кроме того, из доказанной далее теоремы в случае, когда  $V = K^n$ ,  $Y = K^p$ ,  $e = e$ ,  $h = h$ ,

следует, что  $\begin{pmatrix} \text{Hom}(K^n, K^p) \rightarrow \text{Mat}(p, n, K) \\ a \mapsto a_e^h \end{pmatrix}$  и  $\begin{pmatrix} \text{Mat}(p, n, K) \rightarrow \text{Hom}(K^n, K^p) \\ a \mapsto \text{Im}_a \end{pmatrix}$  —

взаимно обратные изоморфизмы векторных пространств.

Теорема о матрице линейного оператора. Пусть  $K$  — поле и  $V, X, Y, Z$  — векторные пространства над  $K$ ; тогда

(1) если  $n = \dim V < \infty$ ,  $p = \dim Y < \infty$ ,  $e \in \text{OB}(V)$  и  $h \in \text{OB}(Y)$ , то

$\forall a \in \text{Hom}(V, Y), v \in V (a(v)^h = a_e^h \cdot v^e)$ , а также отображ.  $\left( \begin{array}{c} \text{Hom}(V, Y) \rightarrow \text{Mat}(p, n, K) \\ a \mapsto a_e^h \end{array} \right)$  —

изоморфизм векторных пространств (и, значит,  $\dim \text{Hom}(V, Y) = np$ );

(2) если  $\dim V, \dim X, \dim Z < \infty$ ,  $e \in \text{OB}(V)$ ,  $f \in \text{OB}(X)$  и  $g \in \text{OB}(Z)$ , то

$\forall a \in \text{Hom}(V, X), b \in \text{Hom}(X, Z) ((b \circ a)_e^g = b_f^g \cdot a_e^f)$ .

*Доказательство.*

(1)  $a(v)^h = a((v^e)^1 e_1 + \dots + (v^e)^n e_n)^h = ((v^e)^1 a(e_1) + \dots + (v^e)^n a(e_n))^h = (v^e)^1 a(e_1)^h + \dots + (v^e)^n a(e_n)^h = (a_e^h)_1^\bullet (v^e)^1 + \dots + (a_e^h)_n^\bullet (v^e)^n = a_e^h \cdot v^e$ .

Пусть  $\varphi$  — отображение из пункта (1); легко видеть, что  $\varphi$  — линейный оператор.

Инъективность оператора  $\varphi$ : пусть  $a \in \text{Hom}(V, Y)$  и  $a_e^h = 0$ ; тогда  $a = 0$  (так как  $\forall v \in V (a(v)^h = 0 \cdot v^e = 0)$ ). Сюръективность оператора  $\varphi$ : пусть  $a \in \text{Mat}(p, n, K)$ ; тогда матрица

лин. оператора  $\left( \begin{array}{c} V \rightarrow Y \\ v \mapsto (a \cdot v^e)^1 h_1 + \dots + (a \cdot v^e)^p h_p \end{array} \right)$  относительно  $e$  и  $h$  равна матрице  $a$

(так как  $\forall j \in \{1, \dots, n\} (((a \cdot e_j^e)^1 h_1 + \dots + (a \cdot e_j^e)^p h_p)^h = (a_j^1 h_1 + \dots + a_j^p h_p)^h = a_j^\bullet)$ ).

(2)  $n = \dim V \Rightarrow (b \circ a)_e^g = (b(a(e_1)))^g \dots b(a(e_n))^g = (b_f^g \cdot a(e_1)^f) \dots b_f^g \cdot a(e_n)^f = b_f^g \cdot a_e^f$ .

$\left( \begin{array}{c} \text{End}(V) \rightarrow \text{Mat}(n, K) \\ a \mapsto a_e^e \end{array} \right)$  — изоморфизм вект. простр.-в и колец (так как  $\forall a, b \in \text{End}(V)$

$((b \circ a)_e^e = b_e^e \cdot a_e^e)$  и  $(\text{id}_V)_e^e = \text{id}_n$ ) и, значит,  $\forall a \in \text{End}(V) (a \in \text{GL}(V) \Leftrightarrow a_e^e \in \text{GL}(n, K))$ .

Следствия о матрицах из теории о линейных операторах (далее  $a, b, g \in \text{Mat}(n, K)$ ):

$\star b \cdot a = \text{id}_n \Leftrightarrow \text{lm}_{b \cdot a} = \text{id}_{K^n} \Leftrightarrow \text{lm}_b \circ \text{lm}_a = \text{id}_{K^n} \Leftrightarrow \text{lm}_b = \text{lm}_a^{-1} \Leftrightarrow \text{lm}_b = \text{lm}_{a^{-1}} \Leftrightarrow b = a^{-1}$ ;

$$\begin{aligned} \star \quad g \in \mathrm{GL}(n, K) &\Leftrightarrow \mathrm{Im}_g \in \mathrm{GL}(K^n) \Leftrightarrow (\mathrm{Im}_g(\mathbf{e}_1), \dots, \mathrm{Im}_g(\mathbf{e}_n)) \in \mathrm{OB}(K^n) \Leftrightarrow \\ &\Leftrightarrow (g_1^\bullet, \dots, g_n^\bullet) \in \mathrm{OB}(K^n) \text{ et } g \in \mathrm{GL}(n, K) \Leftrightarrow g^T \in \mathrm{GL}(n, K) \Leftrightarrow (g_\bullet^1, \dots, g_\bullet^n) \in \mathrm{OB}(K_n). \end{aligned}$$

Далее  $K$  — поле,  $V$  — векторное пространство над  $K$ ,  $n = \dim V < \infty$  и  $e, \tilde{e} \in \text{OB}(V)$ .

• Матрица замены координат:  $c_e^{\tilde{e}} = (\text{id}_V)_{\tilde{e}}^e = (e_1^{\tilde{e}} \dots e_n^{\tilde{e}})$ . Пример: если  $e = (e_1, \dots, e_n) \in \text{OB}(K^n)$ , то  $c_e^e = (e_1 \dots e_n)$ . Утверждение:  $\forall \tilde{e} \in \text{OB}(V) \ (c_{\tilde{e}}^{\tilde{e}} \cdot c_e^{\tilde{e}} = c_e^e)$  и  $c_e^e = (c_e^{\tilde{e}})^{-1}$ .

$$\star c_e^{\tilde{e}} \cdot c_e^{\tilde{e}} = (\text{id}_V)_{\tilde{e}}^{\tilde{e}} \cdot (\text{id}_V)_{\tilde{e}}^{\tilde{e}} = (\text{id}_V \circ \text{id}_V)_{\tilde{e}}^{\tilde{e}} = c_e^{\tilde{e}} \text{ u } c_e^e \cdot c_e^{\tilde{e}} = c_e^e = \text{id}_n \Rightarrow c_e^e = (c_e^{\tilde{e}})^{-1}.$$

- Преобразование столбца координат вектора ( $v \in V$ ):  $v^{\tilde{e}} = c_e^{\tilde{e}} \cdot v^e$ ; покомпонентная запись ( $i \in \{1, \dots, n\}$ ):  $v^{\tilde{e}}_i = \sum_{1 \leq k \leq n} (c_e^{\tilde{e}})^i_k v^k$ . Преобраз.-е базиса:  $\tilde{e} = e \cdot c_e^{\tilde{e}}$  ( $c_e^{\tilde{e}}$  — матрица перехода).

Выше используется обозначение:  $\forall v \in V, i \in \{1, \dots, n\} (v^i = (v^e)^i \wedge \tilde{v}^i = (\tilde{v}^e)^i)$ .

$$\star v^{\tilde{e}} = (\text{id}_V(v))^{\tilde{e}} = (\text{id}_V)_e^{\tilde{e}} \cdot v^e = c_e^{\tilde{e}} \cdot v^e \text{ и } v^{\tilde{i}} = (v^{\tilde{e}})^i = (c_e^{\tilde{e}} \cdot v^e)^i = \sum_{1 \leq k \leq n} (c_e^{\tilde{e}})_k^i (v^e)^k = \sum_{1 \leq k \leq n} (e_k)^{\tilde{i}} v^k.$$

★ Для любых  $i \in \{1, \dots, n\}$  имеем  $e_i^- = \tilde{e}_i = \sum_{1 \leq k \leq n} (e_i^-)^k e_k = \sum_{1 \leq k \leq n} e_k (c_e^e)_i^k$ , и, значит,  $\tilde{e} = e \cdot c_e^e$ .

Далее  $Y$  — векторное пространство над  $K$ ,  $\dim Y < \infty$  и  $h, \tilde{h} \in \text{OB}(Y)$ .

• Преобразов.-е матрицы лин. оператора ( $a \in \text{Hom}(V, Y)$ ):  $a_{\tilde{e}}^{\tilde{h}} = c_{\tilde{h}}^{\tilde{h}} \cdot a_e^h \cdot c_e^e$ ; случай  $V = Y$ ,  $e = h$  и  $\tilde{e} = \tilde{h}$ :  $a_{\tilde{e}}^{\tilde{e}} = c_{\tilde{e}}^{\tilde{e}} \cdot a_e^e \cdot c_e^e$ ; покомпон. запись ( $i, j \in \{1, \dots, n\}$ ):  $a_j^{\tilde{i}} = \sum_{1 \leq k, l \leq n} (e_k)^{\tilde{i}} (e_j^e)^l a_l^k$ .

Выше используется обознач.-е:  $\forall a \in \text{End}(V), i, j \in \{1, \dots, n\} (a_j^i = (a_e^e)_j^i \wedge \tilde{a}_j^i = (a_e^{\tilde{e}})_j^i)$ .

$$\star a_{\tilde{e}}^{\tilde{h}} = (\text{id}_Y \circ a \circ \text{id}_V)_{\tilde{e}}^{\tilde{h}} = (\text{id}_Y)_h^{\tilde{h}} \cdot a_e^h \cdot (\text{id}_V)_e^e = c_h^{\tilde{h}} \cdot a_e^h \cdot c_e^e \text{ и, если } V = Y, e = h \text{ и } \tilde{e} = \tilde{h}, \text{ то}$$

$$a_{\tilde{j}}^{\tilde{i}} = (a_{\tilde{e}}^{\tilde{e}})_j^i = (c_{\tilde{e}}^{\tilde{e}} \cdot a_e^e \cdot c_e^e)_j^i = \sum_{1 \leq k, l \leq n} (c_{\tilde{e}}^{\tilde{e}})_k^i (a_e^e)_l^k (c_e^e)_j^l = \sum_{1 \leq k, l \leq n} (e_k)^{\tilde{i}} (e_j^{\tilde{e}})^l a_l^k.$$

## § 4.4 Факторпространства, прямая сумма векторных пространств, двойственное пространство

Далее  $K$  — поле,  $V$  — векторное пространство над  $K$  и  $U \leq V$ .

- Факторпр.-во:  $V/U = \{v + U \mid v \in V\}$  (мн.-во классов смежности) с фактороперациями. Корректность опред.-я. Теорема о гомоморфизме. Коразмерность:  $\text{codim}_V U = \dim V/U$ .

Структура векторн. пространства на  $V/U$ :  $\forall v, v' \in V, c, c' \in K$   $(c(v + U) + c'(v' + U) = (cv + c'v') + U)$ ; корректность:  $\forall v, v', \check{v}, \check{v}' \in V, c, c' \in K$   $(v + U = \check{v} + U \wedge v' + U = \check{v}' + U \Rightarrow c(v + U) + c'(v' + U) = c(\check{v} + U) + c'(\check{v}' + U) = (c\check{v} + c'\check{v}') + U)$ ; ясно, что  $V/U$  — вект. пр.-во.

Теорема о гомоморфизме. Пусть  $K$  — поле,  $V, Y$  — векторные пространства над  $K$  и  $a \in \text{Hom}(V, Y)$ ; тогда  $V/\text{Ker } a \cong \text{Im } a$ .

Доказательство.

Отобр.-е  $\left( \begin{array}{c} V/\text{Ker } a \rightarrow \text{Im } a \\ v + \text{Ker } a \mapsto a(v) \end{array} \right)$  опред. корректно и является изоморфизмом вект. протр.-в (проверка линейности указанного отображения: для любых  $v, v' \in V$  и  $c, c' \in K$  выполнено  $c(v + \text{Ker } a) + c'(v' + \text{Ker } a) = (cv + c'v') + \text{Ker } a \mapsto a(cv + c'v') = ca(v) + c'a(v')$ ).

Пример: пусть  $\lambda \in \text{Hom}(V, K)$ ,  $\lambda \neq 0$  и  $U = \text{Ker } \lambda$ ; тогда  $K \geq \text{Im } a \neq \{0\}$ , поэтому  $V/U \cong K$  и, значит,  $\text{codim}_V U = 1$  (то есть  $U$  — гиперплоскость в  $V$ ).

- Теорема о факторпространстве. В сделанных выше предположениях имеем след. факты:  
(1) если  $A$  — базис пространства  $U$ ,  $B$  — базис пространства  $V$  и  $A \subseteq B$ , то все  $b + U$ , где  $b \in B \setminus A$ , попарно различны и  $\{b + U \mid b \in B \setminus A\}$  — базис пространства  $V/U$ ;  
(1') если  $\dim V < \infty$ , то  $\dim V/U = \dim V - \dim U$ ;  
(2) если  $\dim V < \infty$ ,  $Y$  — векторное пространство над  $K$  и  $a \in \text{Hom}(V, Y)$ , то  $\dim \text{Ker } a + \dim \text{Im } a = \dim V$  (это теорема о размерностях ядра и образа).

### Доказательство.

- (1) Все  $b + U$ , где  $b \in B \setminus A$ , попарно различны и  $\{b + U \mid b \in B \setminus A\}$  — независимое мн.-во, так как для любых  $f \in \text{FinFunc}(B \setminus A, K)$  выполнено  $\sum_{b \in B \setminus A} f(b)(b + U) = 0_{V/U} = U \Rightarrow \Rightarrow \sum_{b \in B \setminus A} f(b)b \in U \Rightarrow \exists g \in \text{FinFunc}(A, K) (\sum_{b \in B \setminus A} f(b)b = \sum_{a \in A} g(a)a) \Rightarrow f = 0$ .  
 $\{b + U \mid b \in B \setminus A\}$  — порождающее множество, так как для любых  $v \in V$  выполнено  $\exists f \in \text{FinFunc}(B, K) (v + U = \sum_{b \in B} f(b)b + U = \sum_{b \in B} f(b)(b + U) = \sum_{b \in B \setminus A} f(b)(b + U))$ .
- (1') Пусть  $A$  — базис в  $U$ ; тогда  $\exists B \subseteq V (B \text{ — базис в } V \wedge A \subseteq B)$ ; отсюда по пункту (1) следует, что  $\dim V/U = |\{b + U \mid b \in B \setminus A\}| = |B| - |A| = \dim V - \dim U$ .
- (2)  $V/\text{Ker } a \cong \text{Im } a \Rightarrow \dim(V/\text{Ker } a) = \dim \text{Im } a \Rightarrow \dim V - \dim \text{Ker } a = \dim \text{Im } a$ .

$\dim \text{Ker } a + \dim \text{Im } a = \dim V \Rightarrow$  второе док.-во принципа Дирихле для лин. операторов.

Далее  $K$  — поле,  $k \in \mathbb{N}_0$  и  $U, W, V_1, \dots, V_k$  — векторные пространства над  $K$ .

- Прямая сумма  $U \oplus W$ :  $U \times W$  с покомпонентными операциями. Операторы вложения и проекции ( $i \in \{1, \dots, k\}$ ):  $\begin{pmatrix} V_i \rightarrow V_1 \oplus \dots \oplus V_k \\ v_i \mapsto (0, \dots, 0, v_i, 0, \dots, 0) \end{pmatrix}$  и  $\begin{pmatrix} V_1 \oplus \dots \oplus V_k \rightarrow V_i \\ (v_1, \dots, v_k) \mapsto v_i \end{pmatrix}$ .

Структура векторного пространства на  $U \oplus W$ :  $\forall u, u' \in U, w, w' \in W, c, c' \in K$   
( $c(u, w) + c'(u', w') = (cu + c'u', cw + c'w')$ ); ясно, что  $U \oplus W$  — векторное пространство; аналогичным образом определяется структура векторного пространства на  $V_1 \oplus \dots \oplus V_k$ .

- Теорема о прямой сумме. Пусть  $K$  — поле,  $V$  — векторн. пространство над  $K$ ,  $k \in \mathbb{N}_0$  и  $V_1, \dots, V_k \leq V$ ; обозначим через  $\text{add}$  лин. операт.  $\begin{pmatrix} V_1 \oplus \dots \oplus V_k \rightarrow V \\ (v_1, \dots, v_k) \mapsto v_1 + \dots + v_k \end{pmatrix}$ ; тогда

(1) если  $B_1, \dots, B_k$  — базисы пространств  $V_1, \dots, V_k$  соотв., то  $\{(b_1, 0, \dots, 0) \mid b_1 \in B_1\} \cup \dots \cup \{(0, \dots, 0, b_k) \mid b_k \in B_k\}$  — базис пространства  $V_1 \oplus \dots \oplus V_k$  (и, значит, если дополнительно  $\text{add}$  — изоморфизм, то  $B_1 \cup \dots \cup B_k$  — базис пространства  $V$ );





Если  $\text{Ker add} = \{0\}$ , то пусть  $i \in \{1, \dots, k\}$  и  $v \in V_i \cap (V_1 + \dots + V_{i-1} + V_{i+1} + \dots + V_k)$ ; тогда  $v = v_1 + \dots + v_{i-1} + v_{i+1} + \dots + v_k$  для некоторых  $v_1 \in V_1, \dots, v_{i-1} \in V_{i-1}, v_{i+1} \in V_{i+1}, \dots, v_k \in V_k$ , поэтому  $\text{add}(v_1, \dots, v_{i-1}, -v, v_{i+1}, \dots, v_k) = 0$  и, значит,  $v = 0$ . Если  $\forall i \in \{1, \dots, k\} (V_i \cap (V_1 + \dots + V_{i-1} + V_{i+1} + \dots + V_k) = \{0\})$ , то пусть  $(v_1, \dots, v_k) \in \text{Ker add}$ ; тогда  $v_1 + \dots + v_k = 0$ , поэтому  $v_1 \in V_1 \cap (V_2 + \dots + V_k)$  и, значит,  $v_1 = 0$ ; далее  $v_2 + \dots + v_k = 0$  и аналогично  $v_2 = 0$ ; в итоге  $(v_1, \dots, v_k) = (0, \dots, 0)$ .

(3) Используем принцип Дирихле для линейных операторов и пункт (2):

$(\text{add} - \text{изоморфизм}) \Leftrightarrow \text{Ker add} = \{0\} \wedge \dim(V_1 \oplus \dots \oplus V_k) = \dim V \Leftrightarrow \forall i \in \{1, \dots, k\} (V_i \cap (V_1 + \dots + V_{i-1} + V_{i+1} + \dots + V_k) = \{0\}) \wedge \dim V = \dim V_1 + \dots + \dim V_k$ .

(4) Обозначим через  $a$  линейный оператор  $\begin{pmatrix} U \oplus W \rightarrow V \\ (u, w) \mapsto u + w \end{pmatrix}$ ; тогда  $\text{Ker } a = \{(v, -v) \mid v \in U \cap W\} \cong U \cap W$  и  $\text{Im } a = U + W$ , поэтому  $\dim(U \cap W) + \dim(U + W) = \dim \text{Ker } a + \dim \text{Im } a = \dim(U \oplus W) = \dim U + \dim W$ .

• Внутренняя прямая сумма:  $V = V_1 \oplus \dots \oplus V_k \Leftrightarrow \text{add} \in \text{Iso}(V_1 \oplus \dots \oplus V_k, V)$ . Лемма об инвариантном подпространстве. Прямая сумма квадратных матриц:  $a' \oplus a'' = \begin{pmatrix} a' & 0 \\ 0 & a'' \end{pmatrix}$ .

Примеры ( $n \in \mathbb{N}_0$ ): если  $\text{char } K \neq 2$ , то  $\text{Mat}(n, K) = \text{SMat}(n, K) \oplus \text{AMat}(n, K)$ ; если  $\text{char } K$  не делит  $n$ , то  $\text{Mat}(n, K) = K \text{id}_n \oplus \{a \in \text{Mat}(n, K) \mid \text{tr } a = 0\}$ .

Лемма об инвариантном подпространстве. Пусть  $K$  — поле,  $V$  — векторное пространство над  $K$ ,  $n = \dim V < \infty$ ,  $a \in \text{End}(V)$ ,  $U \leq V$  и  $a(U) \subseteq U$  (то есть  $U$  —  $a$ -инвариантное подпространство в  $V$ ), а также  $n' = \dim U$  и  $n'' = n - n'$ ; тогда

- (1)  $\exists e \in \text{OB}(V)$ ,  $a' \in \text{Mat}(n', K)$ ,  $a'' \in \text{Mat}(n'', K)$ ,  $b \in \text{Mat}(n', n'', K)$  ( $a_e^e = \begin{pmatrix} a' & b \\ 0 & a'' \end{pmatrix}$ );
- (2) если  $W \leq V$ ,  $V = U \oplus W$  и  $a(W) \subseteq W$  (то есть  $W$  —  $a$ -инвариантное подпространство в  $V$ ), то  $\exists e \in \text{OB}(V)$ ,  $a' \in \text{Mat}(n', K)$ ,  $a'' \in \text{Mat}(n'', K)$  ( $a_e^e = \begin{pmatrix} a' & 0 \\ 0 & a'' \end{pmatrix}$ ).

### Доказательство.

Пусть  $(e_1, \dots, e_{n'}) \in \text{OB}(U)$ ; тогда  $a(e_1), \dots, a(e_{n'}) \in U$ .

(1) Дополним  $(e_1, \dots, e_{n'})$  до  $(e_1, \dots, e_n) \in \text{OB}(V)$  и пусть  $e = (e_1, \dots, e_n)$ ; тогда  $a_e^e = (a(e_1)^e \dots a(e_{n'})^e a(e_{n'+1})^e \dots a(e_n)^e) = \begin{pmatrix} a' & b' \\ 0 & a'' \end{pmatrix}$ , где  $a' = (a|_{U \rightarrow U})_{(e_1, \dots, e_{n'})}^{(e_1, \dots, e_{n'})} \in \text{Mat}(n', K)$  и  $\begin{pmatrix} b' \\ a'' \end{pmatrix} = (a|_{\langle e_{n'+1}, \dots, e_n \rangle})_{(e_{n'+1}, \dots, e_n)}^{(e_{n'+1}, \dots, e_n)} \in \text{Mat}(n, n'', K)$ .

(2) Пусть  $(e_{n'+1}, \dots, e_n) \in \text{OB}(W)$  и  $e = (e_1, \dots, e_n)$ ; тогда  $e \in \text{OB}(V)$  ( $\Leftarrow V = U \oplus W$ ) и  $a(e_{n'+1}), \dots, a(e_n) \in W$ , поэтому  $a_e^e = (a(e_1)^e \dots a(e_{n'})^e a(e_{n'+1})^e \dots a(e_n)^e) = \begin{pmatrix} a' & 0 \\ 0 & a'' \end{pmatrix}$ , где  $a' = (a|_{U \rightarrow U})_{(e_1, \dots, e_{n'})}^{(e_1, \dots, e_{n'})} \in \text{Mat}(n', K)$  и  $a'' = (a|_{W \rightarrow W})_{(e_{n'+1}, \dots, e_n)}^{(e_{n'+1}, \dots, e_n)} \in \text{Mat}(n'', K)$ .

Пример: пусть  $a \in \text{End}(V)$ ,  $a^2 = a$ ,  $U = \text{Ker}(a - \text{id}_V) = \{v \in V \mid a(v) = v\}$  и  $W = \text{Ker } a$ ; тогда  $U \cap W = \{0\}$  и  $V = U + W$  (так как  $\forall v \in V (a(v) \in U \wedge v - a(v) \in W)$ ), поэтому  $V = U \oplus W$ , а также, если  $\dim V < \infty$ ,  $(e_1, \dots, e_m) \in \text{OB}(U)$  и  $(e_{m+1}, \dots, e_n) \in \text{OB}(W)$ , то  $e = (e_1, \dots, e_n) \in \text{OB}(V)$  и  $a_e^e = \begin{pmatrix} \text{id}_m & 0 \\ 0 & 0 \end{pmatrix}$  (геометрический смысл: оператор  $a$  является проектором на подпространство  $U$  вдоль подпространства  $W$ ).

Далее  $K$  — поле и  $V$  — векторное пространство над  $K$ .

• Двойственное пространство:  $V^* = \text{Hom}(V, K)$ . Двойственный базис ( $n = \dim V < \infty$ ,  $e \in \text{OB}(V)$ ):  $e^* = \begin{pmatrix} e^1 \\ \vdots \\ e^n \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} v \mapsto (v^e)^1 \\ \vdots \\ v \mapsto (v^e)^n \end{pmatrix}$ ;  $(e^1, \dots, e^n) \in \text{OB}(V^*)$ . Строка коорд.-т ковектора:  $\lambda_e$ .

★  $\dim V^* = n$  и  $\{e^1, \dots, e^n\}$  — порождающее множество (так как для любых  $\lambda \in V^*$  имеем  $\forall v \in V (\lambda(v) = (v^e)^1 \lambda(e_1) + \dots + (v^e)^n \lambda(e_n) = (\lambda(e_1)e^1 + \dots + \lambda(e_n)e^n)(v))$  и, значит,  $\lambda = \lambda(e_1)e^1 + \dots + \lambda(e_n)e^n$ ), поэтому  $(e^1, \dots, e^n) \in \text{OB}(V^*)$ .

$\forall \lambda \in V^* (\lambda_e = (\lambda(e_1) \dots \lambda(e_n)) = \lambda_e^{(1)}) (\lambda_e^{(1)} — матрица линейного оператора \lambda).$

Далее  $n = \dim V < \infty$ ,  $e, \tilde{e} \in \text{OB}(V)$  и  $\lambda \in V^*$ .

• Утверждение:  $\lambda = \lambda_e \cdot e^*$  и  $\forall v \in V (\lambda(v) = \lambda_e \cdot v^e)$ . Изоморфизм  $\begin{pmatrix} V^* \rightarrow K_n \\ \lambda \mapsto \lambda_e \end{pmatrix}$ . Преобр.-я при замене базиса ( $j \in \{1, \dots, n\}$ ):  $\lambda_{\tilde{e}} = \lambda_e \cdot c_e^{\tilde{e}}$  и  $\lambda_{\tilde{j}} = \sum_{1 \leq l \leq n} (e_{\tilde{j}})^l \lambda_l$ , а также  $\tilde{e}^* = c_e^{\tilde{e}} \cdot e^*$ .

$$\star \lambda = (\lambda(e_1) \dots \lambda(e_n)) \cdot \begin{pmatrix} e^1 \\ \vdots \\ e^n \end{pmatrix} = \lambda_e \cdot e^* \text{ и } \lambda(v) = (\lambda(e_1) \dots \lambda(e_n)) \cdot \begin{pmatrix} (v^e)^1 \\ \vdots \\ (v^e)^n \end{pmatrix} = \lambda_e \cdot v^e.$$

Выше используется обозначение:  $\forall \lambda \in V^*, j \in \{1, \dots, n\} (\lambda_j = (\lambda_e)_j \wedge \lambda_{\tilde{j}} = (\lambda_{\tilde{e}})_j)$ .

$$\star \lambda_{\tilde{e}} = \lambda_{\tilde{e}}^{(1)} = c_{(1)}^{(1)} \cdot \lambda_e^{(1)} \cdot c_e^{\tilde{e}} = \lambda_e \cdot c_e^{\tilde{e}} \text{ и } \lambda_{\tilde{j}} = (\lambda_{\tilde{e}})_j = (\lambda_e \cdot c_e^{\tilde{e}})_j = \sum_{1 \leq l \leq n} (\lambda_e)_l (c_e^{\tilde{e}})_j^l = \sum_{1 \leq l \leq n} (e_{\tilde{j}})^l \lambda_l.$$

$$\star \text{ Для любых } j \in \{1, \dots, n\} \text{ имеем } e^{\tilde{j}} = \tilde{e}^j = \sum_{1 \leq l \leq n} (e_{\tilde{j}})^l e^l = \sum_{1 \leq l \leq n} (c_e^{\tilde{e}})_l^j e^l, \text{ и, значит, } \tilde{e}^* = c_e^{\tilde{e}} \cdot e^*.$$

Далее  $K$  — поле и  $V, Y$  — векторные пространства над  $K$ .

• Двойственный оператор для  $a$  ( $a \in \text{Hom}(V, Y)$ ):  $a^* = \begin{pmatrix} Y^* \rightarrow V^* \\ \theta \mapsto \theta \circ a \end{pmatrix} \in \text{Hom}(Y^*, V^*)$ .

Утверждение: если  $\dim V < \infty$ , то  $\begin{pmatrix} V \rightarrow V^{**} \\ v \mapsto (\lambda \mapsto \lambda(v)) \end{pmatrix}$  — изоморфизм вект. пространств.

Легко видеть, что  $(a \mapsto a^*)$  — линейный оператор, а также, если  $X, Z$  — векторные пространства над  $K$ , то  $\forall a \in \text{Hom}(V, X), b \in \text{Hom}(X, Z) ((b \circ a)^* = a^* \circ b^*)$ .

Если  $\dim V, \dim Y < \infty$ ,  $e \in \text{OB}(V)$  и  $h \in \text{OB}(Y)$ , то  $\forall \theta \in Y^* (a^*(\theta)_e = (\theta \circ a)_e = \theta_h \cdot a_e^h)$ .

★ Легко видеть, что  $(v \mapsto (\lambda \mapsto \lambda(v)))$  — линейный оператор, и это биекция, так как, если  $n = \dim V$ , то  $n = \dim V^{**}$ , и  $\text{Ker}(v \mapsto (\lambda \mapsto \lambda(v))) = \{0\}$  (если  $v \in V, \forall \lambda \in V^* (\lambda(v) = 0)$  и  $e \in \text{OB}(V)$ , то  $\forall i \in \{1, \dots, n\} ((v^e)^i = e^i(v) = 0)$  и, значит,  $v = 0$ ).