

# Линейное (векторное) пространство

**Определение 1.** Множество  $V$  называется *линейным (векторным) пространством* над некоторым полем  $\mathbb{K}$ , если заданы операция  $+$  сложения двух элементов множества  $V$  и операция умножения  $\cdot$  элементов множества  $V$  на элементы поля  $\mathbb{K}$ , которые удовлетворяют следующим условиям (аксиомам):

- (i)  $a + b = b + a \quad \forall a, b \in V$ ,
- (ii)  $(a + b) + c = a + (b + c) \quad \forall a, b, c \in V$ ,
- (iii)  $\exists 0 \in V : a + 0 = a \quad \forall a \in V$ ,
- (iv)  $\forall a \in V \exists (-a) : a + (-a) = 0$ ,
- (v)  $\lambda \cdot (a + b) = \lambda \cdot a + \lambda \cdot b \quad \forall a, b \in V, \forall \lambda \in \mathbb{K}$ ,
- (vi)  $(\lambda + \mu) \cdot a = \lambda \cdot a + \mu \cdot a \quad \forall a \in V, \forall \lambda, \mu \in \mathbb{K}$ ,
- (vii)  $\lambda \cdot (\mu \cdot a) = (\lambda\mu) \cdot a \quad \forall a \in V, \forall \lambda, \mu \in \mathbb{K}$ ,
- (viii)  $\mathbf{1} \cdot a = a \quad \forall a \in V$ .

Первые 4 свойства определяют на  $V$  структуру абелевой группы, а последние 4 свойства — структуру алгебры над полем  $\mathbb{K}$ .

Элементы множества  $V$  обычно называются векторами, а элементы поля  $\mathbb{K}$  — скалярами или числами. Обычно мы будем опускать знак умножения  $\cdot$ .

## Свойства линейного пространства:

- (i) нулевой элемент в множестве  $V$  определен однозначно,
- (ii) для любого элемента обратный элемент определен однозначно,
- (iii)  $\mathbf{0} \cdot a = 0 \quad \forall a \in V$ ,
- (iv)  $\lambda \cdot \mathbf{0} = 0 \quad \forall \lambda \in \mathbb{K}$ ,
- (v)  $(-a) = (-\mathbf{1}) \cdot a \quad \forall a \in V$ ,
- (vi) если  $\lambda \cdot a = 0$ , то либо  $\lambda = \mathbf{0}$ , либо  $a = 0$ .

## Доказательство.

- (i) если  $0'$  — другой нулевой элемент, то  $0 = 0 + 0' = 0'$ .
- (ii) если  $b + a = 0$ , то  $(-a) = (-a) + 0 = (-a) + b + a = (-a) + a + b = 0 + b = b$ .
- (iii)  $0 = a + (-a) = \mathbf{1}a + (-a) = (\mathbf{1} + \mathbf{0})a + (-a) = \mathbf{1}a + \mathbf{0}a + (-a) = a + \mathbf{0}a + (-a) = a + (-a) + \mathbf{0}a = 0 + \mathbf{0}a = \mathbf{0}a$ .
- (iv) если  $\lambda = \mathbf{0}$ , то равенство  $\mathbf{0} \cdot 0 = 0$  доказано в предыдущем пункте; если  $\lambda \neq \mathbf{0}$ , то  $a + \lambda a = \lambda \lambda^{-1}a + \lambda 0 = \lambda(\lambda^{-1}a + 0) = \lambda(\lambda^{-1}a) = a$ , и  $\lambda 0 = 0$  следует из единственности нулевого элемента.
- (v)  $a + (-\mathbf{1})a = \mathbf{1}a + (-\mathbf{1})a = (\mathbf{1} + (-\mathbf{1}))a = \mathbf{0}a = 0$ , поэтому  $(-\mathbf{1})a = (-a)$  в силу единственности обратного элемента.
- (vi) пусть  $\lambda \cdot a = 0$ ; если  $\lambda \neq 0$ , то  $a = \lambda^{-1}\lambda a = \lambda^{-1}0 = 0$ .

**Примеры линейных пространств:**

- (i) множество, состоящее из одного элемента  $\{0\}$  является линейным пространством над любым полем,
- (ii) множество векторов на прямой, на плоскости, в пространстве,
- (iii) наборы из  $n$  чисел,  $V = \{a_1, \dots, a_n : a_i \in \mathbb{K}\}$ , где сложение и умножение на скаляры определяется покомпонентно,
- (iv) множество  $\mathbb{K}_n[t]$  — множество многочленов степени не выше  $n$  с коэффициентами из поля  $\mathbb{K}$  от переменной  $t$ ,
- (v) множество функций  $F(x)$ , определенных на некотором произвольном множестве  $X$ , со значениям в множестве  $\mathbb{K}$ ,
- (vi) множество решений однородной системы линейных уравнений,
- (vii)  $\mathbb{R}$  является линейным пространством над полем  $\mathbb{Q}$ ,
- (viii)  $\mathbb{C}$  является линейным пространством над полем  $\mathbb{R}$ .

**Определение 2.** Пусть дано линейное пространство  $V$ . Линейной функцией (линейным функционалом) называют отображение  $f : V \rightarrow \mathbb{K}$ , обладающее свойствами:  $f(a + b) = f(a) + f(b)$  и  $f(\lambda a) = \lambda f(a) \forall a, b \in V, \lambda \in \mathbb{K}$ .

- (ix) множество линейных функционалов является линейным пространством (оно называется двойственным пространством к  $V$ ).

**Определение 3.** Пусть дано линейное пространство  $W$ , его непустое подмножество  $V \subset W$  называется *подпространством*, если оно замкнуто относительно операций, определенных в пространстве  $W$ , т.е., если выполнены следующие свойства:

- 1)  $a + b \in V \forall a, b \in V$ ,
- 2)  $\lambda a \in V \forall a \in V, \lambda \in \mathbb{K}$ .

**Лемма 4.** *Подпространство  $V$  линейного пространства  $W$  само является линейным пространством над тем же полем и с теми же операциями, что и  $W$ .*

**Доказательство.** Все условия определения линейного пространства выполнены, т.к. все элементы  $V$  являются элементами  $W$ , а для элементов  $W$  они выполнены по определению. □

**Примеры подпространств.** Пусть пространство  $W$  — это множество векторов на плоскости, тогда следующие множества будут подпространствами:

- 1)  $\{0\}$ ,
- 2) множество всех векторов, коллинеарных некоторому заданному вектору,
- 3) само пространство  $W$ .

# Аффинное пространство

**Определение 5.** Аффинным пространством называется тройка  $(\mathcal{A}, V, +)$ , состоящая из множества  $\mathcal{A}$ , векторного пространства  $V$  и операции сложения  $+: \mathcal{A} \times V \rightarrow \mathcal{A}$ , (т.е. складывать можно элемент множества  $\mathcal{A}$  с элементом векторного пространства, при этом в результате получается элемент множества  $\mathcal{A}$ ), которая удовлетворяет следующим свойствам:

- 1) для любых  $A, B \in \mathcal{A}$  существует единственный вектор  $v \in V$ , такой что  $B = A + v$ ;
- 2)  $A + 0 = A$  для любого  $A \in \mathcal{A}$ , где  $0$  — нулевой вектор;
- 3)  $(A + v) + w = A + (v + w)$  для любых  $A \in \mathcal{A}, v, w \in V$ .

В обозначении аффинного пространства часто опускают знак плюс и пишут просто  $(\mathcal{A}, V)$ . Также, если из контекста понятно, какое пространство  $V$  имеется в виду, то и его не указывают и говорят об аффинном пространстве  $\mathcal{A}$ . Элементы аффинного пространства (или множества  $\mathcal{A}$ ) называют точками. Любая пара точек  $A, B \in \mathcal{A}$  однозначно определяет вектор  $v$  равенством  $B = A + v$  (свойство 1) и такой вектор обозначается  $AB$ .

Примеры:

1)  $\mathcal{A}$  — это обычная плоскость,  $V$  — двумерное векторное пространство векторов плоскости,  $+$  — приложение вектора к точке.

2) Рассмотрим систему линейных уравнений  $AX = B$ , где  $A$  — матрица,  $X, B$  — столбцы. Пусть  $\mathcal{A}$  — множество решений этой системы,  $V$  — множество решений соответствующей однородной системы  $AX = 0$ ,  $+$  — суммирование столбцов. Если  $X_B \in \mathcal{A}$  и  $X_0 \in V$ , то  $X_B + X_0 \in \mathcal{A}$ .

3) Возьмем какое-нибудь векторное пространство  $V$ , в качестве  $\mathcal{A}$  возьмем его же,  $+$  — операция сложения в этом векторном пространстве.

Последний пример показывает, что имеется естественное соответствие между векторными и аффинными пространствами, и теория аффинных пространств полностью параллельна теории векторных пространств, поэтому в дальнейшем мы ограничимся только случаем векторных пространств, постоянно помня, что все результаты могут быть сформулированы в терминах точек и векторов аффинного пространства. Отождествляя  $\mathcal{A}$  и  $V$ , мы будем иногда называть элементы векторного пространства точками.

**Определение 6.** Пусть дано линейное пространство  $W$ , его элемент  $a \in W$  и его подпространство  $V \subset W$ . *Линейным подмногообразием* называется множество всех векторов вида  $a + v$ , где  $v \in V$ .

Для линейных подмногообразий удобно пользоваться обозначением  $a + V$ .

**Лемма 7.** *Линейное подмногообразие  $a + V$  является линейным подпространством пространства  $W$  тогда и только тогда, когда  $a \in V$ .*

**Доказательство.**

- 1) если  $a \in V$ , то  $a + V = 0 + V = V$  (совпадают как множества).
- 2) пусть  $a + V$  является подпространством. Т.к.  $a \in a + V$ , то  $2a \in a + V$ , что равносильно существованию некоторого  $b \in V$ , такого что  $2a = a + b$ , но тогда получаем, что  $a = b$ , т.е.  $a \in V$ .  $\square$

**Лемма 8.**  $a_1 + V = a_2 + V \iff a_1 - a_2 \in V$ .

**Доказательство.**

$\Rightarrow$ : пусть  $a_1 + V = a_2 + V$ , тогда  $a_1 \in a_1 + V = a_2 + V$ , значит, найдется такой вектор  $b \in V$ , что  $a_1 = a_2 + b$ , т.е.  $a_1 - a_2 \in V$ .

$\Leftarrow$ : пусть  $a_1 - a_2 \in V$ , т.е.  $a_1 - a_2 = v \in V$ . Возьмем произвольный элемент  $b \in a_1 + V$ . Тогда  $b = a_1 + b'$  для какого-то вектора  $b' \in V$ . Покажем, что  $b \in a_2 + V$ . Действительно,  $b = a_1 + b' = a_2 + (v + b')$ , причем  $v + b' \in V$ .  $\square$

**Определение 9.** *Фактор-пространством*  $W/V$  линейного пространства  $W$  по, подпространству  $V$  называется множество  $\{a + V : a \in W\}$  — множество всех линейных подмногообразий пространства  $W$ , заданных подпространством  $V$ , с определенными на нем операциями сложения,  $(a + V) + (b + V) := (a + b) + V$ , и умножения на скаляры,  $\lambda(a + V) := \lambda a + V$ .

**Лемма 10.** *Факторпространство линейного пространства само является линейным пространством.*

**Доказательство.**

1) Сначала докажем, что введенные нами в факторпространстве операции корректны, т.е. какие бы мы ни брали элементы подмногообразий в качестве  $a$  и  $b$ , мы получим одно и то же подмногообразие. Докажем это для сложения (для умножения доказывается аналогично): если

$$a_1 + V = a_2 + V, \quad b_1 + V = b_2 + V,$$

то

$$a_1 - a_2 = v \in V, \quad b_1 - b_2 = w \in V,$$

поэтому

$$(a_1 + b_1) + V = (a_2 + b_2 + v + w) + V = (a_2 + b_2) + (v + w) + V = (a_2 + b_2) + V,$$

т.е. сложение определено корректно.

2) Проверим свойства линейного пространства. Ввиду простоты ограничимся проверкой одного из восьми свойств, например 5).

$$\begin{aligned} \lambda((a + V) + (b + V)) &= \lambda((a + b) + V) = \lambda(a + b) + V = \\ &= (\lambda a + \lambda b) + V = (\lambda a + V) + (\lambda b + V) = \\ &= \lambda(a + V) + \lambda(b + V). \end{aligned}$$

□

## Линейная зависимость векторов

**Определение 11.** Пусть дано линейное пространство  $V$  и некоторая система (множество) векторов  $\{v_i : i \in I\} \subset V$  этого пространства. Если множество индексов  $I$  (а, значит, и система векторов) конечно ( $I = \{1, \dots, n\}$ ), их *линейной комбинацией* называется выражение вида  $\lambda_1 v_1 + \dots + \lambda_n v_n$ , где  $\lambda_i$  — это числа (скаляры) из поля  $\mathbb{K}$ . Если множество  $I$  бесконечно, линейной комбинацией бесконечной системы векторов называется выражение аналогичного вида,  $\sum_{i \in I} \lambda_i v_i$ , в котором лишь *конечное* число скаляров  $\lambda_i$  отлично от нуля.

**Определение 12.** *Линейной оболочкой* системы векторов линейного пространства называется множество всех векторов, являющихся их линейной комбинацией.

Линейная оболочка системы векторов  $e_1, \dots, e_n$  часто обозначается  $\langle e_1, \dots, e_n \rangle$ .

**Определение 13.** Система векторов  $\{a_i : i \in I\}$  называется линейно зависимой, если существуют числа  $\lambda_i$ , не все равные нулю, такие, что  $\sum_{k \in I} \lambda_k a_k = 0$ , в противном случае система векторов называется линейно независимой.

**Лемма 14.** *Если система векторов  $\{a_i : i \in I\}$  линейно зависима, то один из них является линейной комбинацией остальных.*

**Доказательство.** Пусть  $\lambda_1 a_1 + \dots + \lambda_k a_k = 0$ , причем существует  $\lambda_i \neq 0$ , тогда имеем  $\lambda_i a_i = -\lambda_1 a_1 - \dots - \lambda_{i-1} a_{i-1} - \lambda_{i+1} a_{i+1} - \dots - \lambda_k a_k$ , умножив обе части этого равенства на  $\lambda_i^{-1}$ , получим, что  $a_i$  есть линейная комбинация остальных векторов.  $\square$

**Лемма 15.** Если система векторов  $a_1, \dots, a_n$  линейно независима, а система векторов  $a_1, \dots, a_n, a_{n+1}$  линейно зависима, то  $a_{n+1}$  является линейной комбинацией векторов  $a_1, \dots, a_n$ .

**Доказательство.** аналогично доказательству предыдущей леммы, с тем лишь замечанием, что если  $\lambda_{n+1} = 0$ , то ненулевой коэффициент  $\lambda_i$  находится среди первых  $n$  скаляров, но тогда первые  $n$  векторов линейно зависимы, что противоречит предположению.  $\square$

**Лемма 16.** Пусть дана линейно независимая система векторов  $e_1, \dots, e_n$  и пусть существует линейно независимая система векторов  $f_1, \dots, f_m \in \langle e_1, \dots, e_n \rangle$ , тогда  $m \leq n$ .

**Доказательство.** Пусть  $f_i = a_{i1} e_1 + \dots + a_{in} e_n$ ,  $a_{ij} \in \mathbb{K}$ ,  $i = 1, \dots, m$ . Т.к.  $f_1, \dots, f_m$  — линейно независимая система векторов, то

$$x_1 f_1 + \dots + x_m f_m = 0 \iff x_1 = \dots = x_m = 0. \quad (1)$$

Подставляя в линейную комбинацию из (1) выражение  $f_i$  через  $e_1, \dots, e_n$ , получаем:

$$\begin{aligned} 0 &= x_1(a_{11}e_1 + \dots + a_{1n}e_n) + \dots + x_m(a_{m1}e_1 + \dots + a_{mn}e_n) = \\ &= (x_1 a_{11} + \dots + x_m a_{m1})e_1 + \dots + (x_1 a_{1n} + \dots + x_m a_{mn})e_n, \end{aligned}$$

что равносильно (т.к.  $e_1, \dots, e_n$  — линейно независимая система векторов) системе уравнений:

$$\begin{cases} x_1 a_{11} + \dots + x_m a_{m1} = 0 \\ \dots \\ x_1 a_{1n} + \dots + x_m a_{mn} = 0. \end{cases}$$

Если  $m > n$ , то эта система имеет ненулевое решение, что противоречит (1).  $\square$

## Размерность

**Определение 17.** Определим ранг системы векторов: пусть  $S$  — непустая система векторов в некотором линейном пространстве  $V$ , тогда:

1) если  $S$  состоит только из  $0 \in V$ , то ранг  $r(S) := 0$ ;

2) пусть  $e_1$  — произвольный ненулевой вектор из системы  $S$ ; если существует такой вектор  $e_2$ , что система  $\{e_1, e_2\}$  будет линейно независимой, то рассмотрим эту систему векторов; если, далее, существует такой вектор  $e_3$ , что система  $\{e_1, e_2, e_3\}$  будет линейно независимой, то будем рассматривать эту систему векторов, и т.д.;

3а) если процедура в п.2) закончится на конечном шаге, т.е. мы дойдем до линейно независимой системы векторов  $\{e_1, \dots, e_n\}$  и далее уже нельзя будет найти вектор  $e_{n+1}$ , чтобы расширить эту систему, то определим ранг как  $r(S) := n$ ;

3б) если процедура в п.2) не закончится на конечном шаге, то ранг  $r(S) := \infty$ .

Докажем, что наше определение корректно. Сначала предположим, что, действуя, как в п.2), двумя способами, мы получили две конечные системы векторов  $e_1, \dots, e_n$  и  $f_1, \dots, f_m$ , и пусть  $m \neq n$ . Тогда без ограничения общности можно считать, что  $m > n$ . Но, т.к. по определению к системе векторов  $e_1, \dots, e_n$  больше нельзя добавить ни одного вектора, то все  $f_i \in \langle e_1, \dots, e_n \rangle$ ,  $i = 1, \dots, m$ , и по лемме 16 имеем  $m \leq n$ . Получили противоречие.

Теперь предположим, что один способ нам дал конечную систему векторов  $e_1, \dots, e_n$ , а второй способ выбора векторов  $f_1, f_2, \dots$  не заканчивается ни на каком конечном шаге. Но тогда система векторов  $f_1, \dots, f_{n+1}$  линейно независима, и еще одно применение леммы 16 дает противоречие.

**Определение 18.** *Размерность* линейного пространства  $V$  равна  $\dim V := r(V)$ . Пространство  $V$  называется *конечномерным*, если  $\dim V < \infty$ . В противном случае пространство называется *бесконечномерным*.

Примеры бесконечномерных векторных пространств: множество  $\mathbb{R}$  над полем  $\mathbb{Q}$ , пространство непрерывных функций на отрезке (докажите).

**Определение 19.** *Линейно независимая система векторов* в пространстве  $V$  называется *максимальной*, если при добавлении любого другого вектора система векторов становится линейно зависимой.

**Следствие 20.** *В любом конечномерном пространстве существует максимальная (линейно независимая) система векторов.*

**Определение 21.** Максимальная система векторов называется *базисом* пространства.

**Следствие 22.** *Если векторы  $v_1, \dots, v_n$  составляют базис линейного пространства  $V$ , то любой вектор  $v \in V$  можно представить в виде линейной комбинации этих векторов единственным образом.*

Бесконечномерные пространства мы почти не будем рассматривать в нашем курсе и все следующие определения, леммы и теоремы относятся к случаю конечномерных пространств. Полезным упражнением является проверка истинности таких утверждений в бесконечномерном случае (иногда сложно даже переформулировать конечномерные утверждения)

**Лемма 23.** *Пусть дано подпространство  $V$  некоторого векторного пространства  $W$ , и пусть  $e_1, \dots, e_r$  — базис в  $V$ . Тогда его можно дополнить до базиса всего пространства.*

**Доказательство.** Т.к.  $e_1, \dots, e_r$  — базис, то эти векторы линейно независимы; тогда, просто проделав процедуру п.2) в определении ранга системы векторов, мы получим базис всего пространства.  $\square$

**Лемма 24.** *Если  $V$  — подпространство векторного пространства  $W$ , то  $\dim V \leq \dim W$ . Если же  $\dim V = \dim W$ , то  $V = W$ .*

**Доказательство.** Из предыдущей леммы следует, что количество векторов в базисе подпространства не превышает количества векторов в базисе всего пространства, отсюда вытекает первое утверждение леммы. Докажем второе утверждение. Пусть  $V \neq W$ , т.е. существует вектор  $w \in W$ ,  $w \notin V$ . Выберем базис  $e_1, \dots, e_r$  в  $V$ . Тогда система векторов  $e_1, \dots, e_r, w$  будет линейно независимой в  $W$ , что невозможно, т.к.  $\dim W = r$ . Действительно, если  $\lambda_1 e_1 + \dots + \lambda_r e_r + \lambda w = 0$  и хотя бы один из коэффициентов не равен нулю, то  $\lambda \neq 0$  (противоречие с тем, что  $e_1, \dots, e_r$  — базис в  $V$ ), но тогда вектор  $w$  есть линейная комбинация векторов  $e_1, \dots, e_r$ , что противоречит предположению.  $\square$

Замечание: второе утверждение леммы неверно в бесконечномерном случае.

**Теорема 25.** *Пусть  $V$  — подпространство векторного пространства  $W$ , тогда*

$$\dim V + \dim W/V = \dim W.$$

**Доказательство.** Пусть  $\dim V = r$ ,  $\dim W = n$ . Выберем произвольный базис  $e_1, \dots, e_r$  в  $V$  и дополним его до базиса  $e_1, \dots, e_r, e_{r+1}, \dots, e_n$  в  $W$ . Докажем, что  $e_{r+1} + V, \dots, e_n + V$  будет базисом в  $W/V$ .

1) докажем линейную независимость этой системы векторов в  $W/V$ . Пусть они линейно зависимы, тогда существуют не все равные нулю  $\lambda_{r+1}, \dots, \lambda_n \in \mathbb{K}$ , т.ч.

$$\lambda_{r+1}(e_{r+1} + V) + \dots + \lambda_n(e_n + V) = 0 + V.$$

Раскрыв скобки, получим  $(\lambda_{r+1}e_{r+1} + \dots + \lambda_n e_n) + V = 0 + V$ , поэтому существует такой вектор  $v \in V$ , что  $v = \lambda_{r+1}e_{r+1} + \dots + \lambda_n e_n$ . Но, поскольку  $v \in V$ , его можно представить в виде  $v = \lambda_1 e_1 + \dots + \lambda_r e_r$ . Тогда получаем, что  $\lambda_1 e_1 + \dots + \lambda_r e_r - \lambda_{r+1}e_{r+1} - \dots - \lambda_n e_n = 0$ , то есть, система векторов  $e_1, \dots, e_n$  линейно зависима, что неверно, так как это базис в  $W$ .

2) Докажем теперь, что любой вектор из  $W/V$  является линейной комбинацией векторов  $e_{r+1} + V, \dots, e_n + V$ . Возьмем произвольный вектор  $a + V$  из фактор-пространства  $W/V$ . Т.к.  $a \in W$ , то  $a = \lambda_1 e_1 + \dots + \lambda_r e_r + \lambda_{r+1}e_{r+1} + \dots + \lambda_n e_n$ . Тогда

$$\begin{aligned} a + V &= \underbrace{\lambda_1 e_1 + \dots + \lambda_r e_r}_{\in V} + \lambda_{r+1}e_{r+1} + \dots + \lambda_n e_n + V = \\ &= \lambda_{r+1}e_{r+1} + \dots + \lambda_n e_n + V = \lambda_{r+1}(e_{r+1} + V) + \dots + \lambda_n(e_n + V), \end{aligned}$$

Таким образом,  $e_{r+1} + V, \dots, e_n + V$  является базисом в  $W/V$  и, следовательно,  $\dim W/V = n - r$ . Отсюда вытекает утверждение теоремы.  $\square$

## Пересечение и сумма подпространств

**Лемма 26.** Пусть даны два линейных подпространства  $V_1$  и  $V_2$  пространства  $W$ , тогда  $V_1 \cap V_2$  также является линейным подпространством.

**Доказательство.** Для доказательства необходимо проверить, что множество  $V_1 \cap V_2$  замкнуто относительно операций сложения и умножения на скаляры. Т.к. множества  $V_1$  и  $V_2$  замкнуты относительно этих операций, то  $\forall x, y \in V_1 \cap V_2, \forall \lambda \in \mathbb{K}$  получаем, что  $x + y, \lambda x \in V_1$  и  $x + y, \lambda x \in V_2$ , следовательно,  $x + y, \lambda x \in V_1 \cap V_2$ .  $\square$

**Замечание.** В отличие от пересечения, объединение подпространств  $V_1 \cup V_2$  в общем случае не будет линейным подпространством. Например, если  $V_1 = \langle \sqrt{2} \rangle$ , а  $V_2 = \langle \sqrt{3} \rangle$  над полем  $\mathbb{Q}$ , то вектор  $\sqrt{2} + \sqrt{3}$  не будет принадлежать  $V_1 \cup V_2$ .

**Определение 27.** Суммой  $V_1 + V_2$  подпространств  $V_1$  и  $V_2$  называется множество всех векторов  $v \in W$ , которые можно представить в виде суммы  $v = v_1 + v_2$ , где  $v_1 \in V_1$  и  $v_2 \in V_2$ , т.е.  $V_1 + V_2 = \langle V_1 \cup V_2 \rangle$  (линейная оболочка объединения множеств  $V_1$  и  $V_2$ ).

**Лемма 28.** Для любых двух подпространств  $V_1$  и  $V_2$  их сумма  $V_1 + V_2$  также будет линейным пространством.

**Доказательство.** Возьмем произвольные векторы  $a, b \in V_1 + V_2$ ,

$$a = a_1 + a_2, \quad b = b_1 + b_2, \quad a_1, b_1 \in V_1, \quad a_2, b_2 \in V_2.$$

Тогда

$$a + b = (a_1 + b_1) + (a_2 + b_2) \in V_1 + V_2.$$

Аналогично доказывается, что для  $\lambda \in \mathbb{K}, a \in V_1 + V_2$ , их произведение  $\lambda a$  лежит в  $V_1 + V_2$ . Очевидно, что все условия определения линейного пространства будут выполнены, следовательно  $V_1 + V_2$  является линейным пространством.  $\square$

**Теорема 29.**  $\dim V_1 + \dim V_2 = \dim(V_1 + V_2) + \dim(V_1 \cap V_2)$ .

**Доказательство.** Пусть  $e_1, \dots, e_r$  — базис в  $V_1 \cap V_2$ ,  $\dim(V_1 \cap V_2) = r$ . Т.к.  $V_1 \cap V_2 \subset V_1$  и  $V_1 \cap V_2 \subset V_2$ , то каждому из двух подпространств,  $V_1$  и  $V_2$ , этот базис можно дополнить до базиса.

Пусть  $e_1, \dots, e_r, e_{r+1}, \dots, e_{r+p}$  — базис в  $V_1$ ,  $\dim V_1 = r + p$ ;  $e_1, \dots, e_r, e_{r+p+1}, \dots, e_{r+p+q}$  — базис в  $V_2$ ,  $\dim V_2 = r + q$ . Докажем, что  $e_1, \dots, e_r, e_{r+1}, \dots, e_{r+p}, e_{r+p+1}, \dots, e_{r+p+q}$  — базис в  $V_1 + V_2$ :

1) (линейная независимость). Пусть  $\lambda_1 e_1 + \dots + \lambda_{r+p+q} e_{r+p+q} = 0$ , тогда

$$\begin{aligned} & \underbrace{\lambda_1 e_1 + \dots + \lambda_r e_r + \lambda_{r+1} e_{r+1} + \dots + \lambda_{r+p} e_{r+p}}_{\in V_1} = \\ & = - \underbrace{(\lambda_{r+p+1} e_{r+p+1} + \dots + \lambda_{r+p+q} e_{r+p+q})}_{\in V_2} = v, \end{aligned}$$

следовательно,  $v \in V_1 \cap V_2$ , и его можно разложить по базису подпространства  $V_1 \cap V_2$ ,  $v = \alpha_1 e_1 + \dots + \alpha_r e_r$ , тогда

$$0 = v - v = \alpha_1 e_1 + \dots + \alpha_r e_r + \lambda_{r+p+1} e_{r+p+1} + \dots + \lambda_{r+p+q} e_{r+p+q},$$

следовательно

$$\lambda_{r+p+1} = \dots = \lambda_{r+p+q} = 0 \quad \text{и} \quad \alpha_1 = \dots = \alpha_r = 0,$$

т.к.  $e_1, \dots, e_r, e_{r+p+1}, \dots, e_{r+p+q}$  линейно независимы (это базис  $V_2$ ). Поэтому  $v = 0$ . Но тогда

$$v = \lambda_1 e_1 + \dots + \lambda_r e_r + \lambda_{r+1} e_{r+1} + \dots + \lambda_{r+p} e_{r+p} = 0,$$

и из линейной независимости системы векторов  $e_1, \dots, e_r, e_{r+1}, \dots, e_{r+p}$  (это базис  $V_1$ ) заключаем, что

$$\lambda_1 = \dots = \lambda_r = \lambda_{r+1} = \dots = \lambda_{r+p} = 0.$$

Итак, все  $\lambda_i = 0$ ,  $i = 1, \dots, r + p + q$ , следовательно  $e_1, \dots, e_r, e_{r+1}, \dots, e_{r+p}, e_{r+p+1}, \dots, e_{r+p+q}$  линейно независимы.

2) (максимальность). Возьмем произвольный вектор  $a \in V_1 + V_2$ ,  $a = a_1 + a_2$ , где  $a_1 \in V_1$ ,  $a_2 \in V_2$ . Разложим векторы  $a_1$  и  $a_2$  по базисам в соответствующих подпространствах,

$$\begin{aligned} a_1 &= \lambda_1 e_1 + \dots + \lambda_r e_r + \lambda_{r+1} e_{r+1} + \dots + \lambda_{r+p} e_{r+p}, \\ a_2 &= \mu_1 e_1 + \dots + \mu_r e_r + \mu_{r+p+1} e_{r+p+1} + \dots + \mu_{r+p+q} e_{r+p+q}, \end{aligned}$$

тогда

$$\begin{aligned} a &= (\lambda_1 + \mu_1) e_1 + \dots + (\lambda_r + \mu_r) e_r + \lambda_{r+1} e_{r+1} + \dots + \lambda_{r+p} e_{r+p} + \\ &+ \mu_{r+p+1} e_{r+p+1} + \dots + \mu_{r+p+q} e_{r+p+q}, \end{aligned}$$

т.е. любой вектор  $a \in V_1 + V_2$  есть линейная комбинация системы векторов  $e_1, \dots, e_r, e_{r+1}, \dots, e_{r+p}, e_{r+p+1}, \dots, e_{r+p+q}$ , следовательно, эта система векторов является базисом в  $V_1 + V_2$ , значит,  $\dim(V_1 + V_2) = r + p + q$ , откуда следует утверждение теоремы.  $\square$

## Прямая сумма подпространств. Внешняя прямая сумма

**Определение 30.** Сумма подпространств  $V_1 + V_2$  называется *прямой суммой* (обозначение  $V_1 \oplus V_2$ ), если  $V_1 \cap V_2 = \{0\}$ .

**Следствие 31.**  $\dim(V_1 \oplus V_2) = \dim V_1 + \dim V_2$ .

**Доказательство.** Утверждение следствия очевидно вытекает из предыдущей теоремы.  $\square$

**Лемма 32.** Следующие утверждения эквивалентны:

- (1) сумма  $V_1 + V_2$  прямая;
- (2)  $\dim V_1 + \dim V_2 = \dim(V_1 + V_2)$ ;
- (3) разложение любого вектора  $a$  вида  $a = v_1 + v_2$ , где  $v_1 \in V_1$ ,  $v_2 \in V_2$ , единственно;
- (4) если  $0 = v_1 + v_2$ , где  $v_1 \in V_1$ ,  $v_2 \in V_2$ , то  $v_1 = v_2 = 0$ .

**Доказательство.** То, что (1)  $\iff$  (2), вытекает из теоремы о размерностях суммы и пересечения.

(1)  $\Rightarrow$  (4): Пусть  $0 = v_1 + v_2$ ,  $v_1 \in V_1$ ,  $v_2 \in V_2$ , но  $v_1 \neq 0$ , а следовательно и  $v_2 \neq 0$ , тогда получаем, что  $v_2 = -v_1$ , т.е.  $v_2 \in V_1$  и, следовательно  $V_1 \cap V_2 \ni v_2 \neq 0$ , т.е. сумма не прямая.

(1)  $\Leftarrow$  (4): Если сумма не прямая, то  $\exists v \in V_1 \cap V_2$ ,  $v \neq 0$ , тогда  $v \in V_1$ ,  $-v \in V_2$  и  $0 = v + (-v)$  — противоречие с 4).

Докажем (4)  $\Rightarrow$  (3). Пусть у некоторого вектора  $a$  есть два разложения,  $a = v_1 + v_2 = v'_1 + v'_2$ ,  $v_1, v'_1 \in V_1$ ,  $v_2, v'_2 \in V_2$ , тогда  $0 = \underbrace{(v_1 - v'_1)}_{\in V_1} + \underbrace{(v_2 - v'_2)}_{\in V_2}$ . Но тогда  $v_1 - v'_1 = v_2 - v'_2 = 0$ .

То, что (4)  $\Leftarrow$  (3) очевидно, т.к. (4) — частный случай (3), что верно для любого вектора, верно и для нулевого вектора.  $\square$

Понятие прямой суммы можно обобщить на любое конечное число подпространств: сумма  $V_1 + \dots + V_n$  будет прямой, если

$$\forall i = 1, \dots, n \quad V_i \cap (V_1 + \dots + V_{i-1} + V_{i+1} + \dots + V_n) = \{0\}. \quad (2)$$

Если сумма  $V_1 + \dots + V_n$  прямая, то для любого вектора  $a$  из этой суммы разложение вида  $a = v_1 + \dots + v_n$ , где  $v_i \in V_i$ ,  $i = 1, \dots, n$ , единственно.

**Замечание.** Условие (2) более сильное, чем условие  $V_i \cap V_j = \{0\} \forall i, j = 1, \dots, n$ . Например, если взять три прямые (вектора, коллинеарные этим прямым), пересекающиеся в одной точке, то сумма любых двух из них будет прямой суммой, но сумма всех трех — нет, т.к. любой вектор третьей прямой можно представить в виде суммы векторов первых двух прямых, следовательно его разложение не будет единственно.

## Внешняя прямая сумма

**Определение 33.** Внешней прямой суммой двух линейных пространств  $V_1, V_2$  над одним полем  $\mathbb{K}$  (не обязательно являющихся подпространствами одного пространства) называется новое линейное пространство  $V_1 \oplus V_2$  над полем  $\mathbb{K}$ , состоящее из всех пар  $(v_1, v_2)$ , где  $v_i \in V_i$ ,  $i = 1, 2$ , с операциями сложения и умножения на скаляры:

$$1) (v_1, v_2) + (v'_1, v'_2) = (v_1 + v'_1, v_2 + v'_2),$$

$$2) \lambda(v_1, v_2) = (\lambda v_1, \lambda v_2),$$

где  $v_i, v'_i \in V_i$ ,  $\lambda \in \mathbb{K}$ .

Если при этом отождествить сами пространства  $V_1$  и  $V_2$  с подмножествами внешней прямой суммы следующим образом:  $V_1 \leftrightarrow (V_1, 0)$  и  $V_2 \leftrightarrow (0, V_2)$ , то их можно рассматривать как подпространства пространства  $V_1 \oplus V_2$ . Такое отождествление позволяет отождествить  $\mathbb{K} \oplus \dots \oplus \mathbb{K}$  с  $\mathbb{K}^n$ .

# Координаты

**Определение 34.** Пусть дано линейное пространство  $V$  и базис  $e_1, \dots, e_n$  этого пространства, тогда любой вектор  $x \in V$  можно представить в виде  $x = \lambda_1 e_1 + \dots + \lambda_n e_n$ . Числа  $\lambda_1, \dots, \lambda_n \in K$  называются *координатами* вектора  $x$  в этом базисе.

Корректность определения координат следует из свойств базиса (линейная независимость и максимальность).

Введем некоторые соглашения для записи координат. Индексы у координат мы обычно будем писать не снизу, а сверху, т.е. не  $x_i$ , а  $x^i$ . Вместо длинной записи суммы  $x = x^1 e_1 + \dots + x^n e_n$ , или чуть более короткой  $\sum_{i=1}^n x^i e_i$ , мы часто будем писать  $x^i e_i$ , на самом деле подразумеваемая сумма (но не записывая знак суммирования). Координаты векторов мы

часто будем записывать в виде столбцов, т.е.  $x = \begin{pmatrix} x^1 \\ \vdots \\ x^n \end{pmatrix}$ . Также обычно верхний индекс

будет соответствовать столбцам, а нижний — строкам.

## Замена координат

Пусть нам даны два базиса  $e_1, \dots, e_n$  и  $\tilde{e}_1, \dots, \tilde{e}_n$  одного векторного пространства, тогда можно записать следующие равенства:

$$\begin{aligned} \tilde{e}_1 &= c_1^1 e_1 + \dots + c_1^n e_n, \\ \dots & \quad \dots \quad \dots \\ \tilde{e}_n &= c_n^1 e_1 + \dots + c_n^n e_n, \end{aligned}$$

которые равносильны одному матричному равенству

$$(\tilde{e}_1 \dots \tilde{e}_n) = (e_1 \dots e_n) \begin{pmatrix} c_1^1 & \dots & c_1^n \\ \vdots & \ddots & \vdots \\ c_n^1 & \dots & c_n^n \end{pmatrix}.$$

Матрица

$$C = \begin{pmatrix} c_1^1 & \dots & c_1^n \\ \vdots & \ddots & \vdots \\ c_n^1 & \dots & c_n^n \end{pmatrix}$$

называется *матрицей перехода* от базиса  $e_1, \dots, e_n$  к базису  $\tilde{e}_1, \dots, \tilde{e}_n$ .

**Лемма 35.** Пусть  $x^1, \dots, x^n$  — координаты вектора  $x$  в базисе  $e_1, \dots, e_n$ , а  $\tilde{x}^1, \dots, \tilde{x}^n$  — координаты этого же вектора в базисе  $\tilde{e}_1, \dots, \tilde{e}_n$ . Тогда

$$\begin{pmatrix} x^1 \\ \vdots \\ x^n \end{pmatrix} = C \begin{pmatrix} \tilde{x}^1 \\ \vdots \\ \tilde{x}^n \end{pmatrix}.$$

**Доказательство.** Так как  $x^j e_j = x = \tilde{x}^i \tilde{e}_i = \tilde{x}^i e_j c_i^j = (\tilde{x}^i c_i^j) e_j$ , из линейной независимости векторов  $e_1, \dots, e_n$  следует равенство координат:  $x^j = \tilde{x}^i c_i^j \forall j$  (подразумевается суммирование по индексу  $i$ ).  $\square$

# Изоморфизмы векторных пространств

**Определение 36.** Пусть даны два линейных пространства  $V$  и  $W$  над одним полем  $\mathbb{K}$ . Тогда биективное (т.е. взаимно однозначное) отображение  $f : V \rightarrow W$  называется *изоморфизмом*, если выполнены следующие условия (условия линейности):

- 1)  $f(v_1 + v_2) = f(v_1) + f(v_2) \quad \forall v_1, v_2 \in V$ ,
- 2)  $f(\lambda v) = \lambda f(v) \quad \forall v \in V, \lambda \in \mathbb{K}$ .

Два линейных пространства  $V$  и  $W$  называются *изоморфными* ( $V \cong W$ ), если между ними существует (хотя бы один) изоморфизм.

**Лемма 37.** Если  $f : V \rightarrow W$  — изоморфизм, то обратное отображение  $f^{-1} : W \rightarrow V$  также будет изоморфизмом.

**Доказательство.** Отметим сначала, что отображение  $f^{-1}$  существует, поскольку отображение  $f$  взаимно однозначно. Докажем только первый пункт, т.е., что  $f^{-1}(w_1 + w_2) = f^{-1}(w_1) + f^{-1}(w_2) \quad \forall w_1, w_2 \in W$  (второй пункт доказывается аналогично):

$$f(f^{-1}(w_1) + f^{-1}(w_2)) = f(f^{-1}(w_1)) + f(f^{-1}(w_2)) = w_1 + w_2 = f(f^{-1}(w_1 + w_2)),$$

следовательно  $f^{-1}(w_1) + f^{-1}(w_2) = f^{-1}(w_1 + w_2)$ , т.к. отображение  $f$  взаимно однозначно.  $\square$

Изоморфность является отношением эквивалентности, т.е. обладает свойствами

- симметричности (если  $V$  изоморфно  $W$ , то  $W$  изоморфно  $V$ ),
- рефлексивности (любое пространство изоморфно самому себе) и
- транзитивности (если  $V$  изоморфно  $W$  и  $W$  изоморфно  $U$ , то  $V$  изоморфно  $U$ ).

Первые два свойства мы проверили, третье легко проверяется.

**Лемма 38.** Если  $\dim V = n$ , то  $V$  изоморфно пространству  $\mathbb{K}^n$  столбцов (строк) из  $n$  элементов.

**Доказательство.** Пусть  $e_1, \dots, e_n$  — базис в  $V$ , тогда построим отображение  $f : V \rightarrow \mathbb{K}^n$  следующим образом: если  $x = x^i e_i$ , то  $f(x) = \begin{pmatrix} x^1 \\ \vdots \\ x^n \end{pmatrix}$ . Легко проверить, что это отображение будет изоморфизмом, а следовательно  $V \cong \mathbb{K}^n$ .  $\square$

**Следствие 39.** Если  $\dim V = \dim W$ , то  $V \cong W$ .

**Доказательство.** Пусть  $\dim V = \dim W = n$ , тогда  $V \cong \mathbb{K}^n \cong W$ .  $\square$

Верно и обратное:

**Лемма 40.** Если  $V \cong W$ , то  $\dim V = \dim W$ .

**Доказательство.** Допустим, что  $\dim V > \dim W$ , пусть  $e_1, \dots, e_n$  — базис в  $V$ , тогда вектора  $f(e_1), \dots, f(e_n) \in W$  должны быть линейно независимыми. Действительно, если  $\lambda_1 f(e_1) + \dots + \lambda_n f(e_n) = 0$ , то, применив к обеим частям этого равенства отображение  $f^{-1}$ , получим  $\lambda_1 e_1 + \dots + \lambda_n e_n = 0$ , откуда  $\lambda_1 = \dots = \lambda_n = 0$ . Но их линейная независимость противоречит предположению  $\dim W < n$ .  $\square$

**Лемма 41.** Пусть  $\dim V = \dim W$ , а отображение  $f : V \rightarrow W$  удовлетворяет условиям линейности:

- 1)  $f(v_1 + v_2) = f(v_1) + f(v_2) \quad \forall v_1, v_2 \in V$ ,
- 2)  $f(\lambda v) = \lambda f(v) \quad \forall v \in V, \lambda \in \mathbb{K}$ .

Пусть  $e_1, \dots, e_n$  — базис в  $V$ . Тогда  $f$  является изоморфизмом тогда и только тогда, когда  $f(e_1), \dots, f(e_n)$  — базис в  $W$ .

**Доказательство.** Если  $f$  — изоморфизм, то из равенства  $\lambda_1 f(e_1) + \dots + \lambda_n f(e_n) = 0$  следует  $f(\lambda_1 e_1 + \dots + \lambda_n e_n) = 0$ , откуда заключаем, что  $\lambda_1 e_1 + \dots + \lambda_n e_n = 0$ , значит, все  $\lambda_i = 0$ .

Обратно, пусть  $f(e_1), \dots, f(e_n)$  — базис в  $W$ . Для проверки взаимной однозначности отображения  $f$  достаточно проверить, что отображение  $f^{-1}$  корректно определено. Пусть  $w \in W$  имеет разложение по базису  $w = w^1 f(e_1) + \dots + w^n f(e_n)$ . Тогда определим отображение  $g : W \rightarrow V$  равенством  $g(w) = w^1 e_1 + \dots + w^n e_n$ . Очевидная проверка показывает, что  $g = f^{-1}$ .  $\square$

## Двойственное векторное пространство

Напомним, что линейным функционалом на векторном пространстве  $V$  (над полем  $\mathbb{K}$ ) называется отображение  $f : V \rightarrow \mathbb{K}$ , удовлетворяющее условиям линейности

- 1)  $f(v_1 + v_2) = f(v_1) + f(v_2) \quad \forall v_1, v_2 \in V$ ;
- 2)  $f(\lambda v) = \lambda f(v) \quad \forall v \in V, \lambda \in \mathbb{K}$ .

Зададим на множестве  $V'$  всех линейных функционалов  $f : V \rightarrow \mathbb{K}$ , операции:

- 1)  $(f_1 + f_2)(v) = f_1(v) + f_2(v), f_1, f_2 \in V'$ ;
- 2)  $(\lambda f)(v) = \lambda f(v), f \in V', \lambda \in \mathbb{K}$ .

Эти операции превращают  $V'$  в линейное пространство. Это пространство называется *двойственным пространством* к  $V$ .

**Лемма 42.**  $V \cong V'$ .

**Доказательство.** Пусть  $e_1, \dots, e_n$  — базис в  $V$ . Определим функционалы  $\varepsilon^i \in V'$ ,  $i = 1, \dots, n$ , равенствами  $\varepsilon^i(e_j) = \delta_j^i$  ( $\delta_j^i$  — символ Кронекера, т.е.  $\delta_j^i = \begin{cases} 1 & i = j \\ 0 & i \neq j \end{cases}$ ). Поскольку  $f(x^i e_i) = x^i f(e_i)$ , то значение функционала на произвольном векторе полностью определяется значениями функционала на базисных векторах и координатами этого вектора, т.е. функционалы  $\varepsilon^i$  полностью заданы нашими условиями.

Докажем, что  $\varepsilon^1, \dots, \varepsilon^n$  будет базисом в  $V'$ . Для этого нужно доказать линейную независимость и максимальность.

- 1) линейная независимость:

Если  $f = \lambda_1 \varepsilon^1 + \dots + \lambda_n \varepsilon^n = 0$  (равенство нулю в  $V'$  означает, что  $f(v) = 0$  для любого вектора  $v \in V$ ), то  $f(e_i) = \lambda_i = 0$ , т.е. все  $\lambda_i = 0$ . Следовательно эти функционалы линейно независимы.

- 2) максимальность:

надо показать, что  $\forall f \in V', \exists \lambda_1, \dots, \lambda_n \in \mathbb{K}$  такие что  $f = \lambda_i \varepsilon^i$ . Возьмем произвольный функционал  $f \in V'$ , тогда, если  $x = x^i e_i$ , то  $f(x) = x^i f(e_i)$ . Возьмем  $\lambda_i = f(e_i)$ , тогда получим, что

$$f(x) = x^i f(e_i) = x^i \lambda_i = \lambda_i x^j \varepsilon^i(e_j) = \lambda_i \varepsilon^i(x^j e_j) = \lambda_i \varepsilon^i(x),$$

что и требовалось доказать.  $\square$

Базис  $\varepsilon^1, \dots, \varepsilon^n$  называется *двойственным базисом* к базису  $e_1, \dots, e_n$ .

Пусть нам даны базисы  $e_1, \dots, e_n$  и  $\tilde{e}_1, \dots, \tilde{e}_n$  в пространстве  $V$  и двойственные к ним базисы  $\varepsilon^1, \dots, \varepsilon^n$  и  $\tilde{\varepsilon}^1, \dots, \tilde{\varepsilon}^n$  в пространстве  $V'$ . Пусть  $C$  — матрица перехода от базиса  $e_1, \dots, e_n$  к  $\tilde{e}_1, \dots, \tilde{e}_n$ , найдем матрицу перехода от базиса  $\varepsilon^1, \dots, \varepsilon^n$  к  $\tilde{\varepsilon}^1, \dots, \tilde{\varepsilon}^n$ . Возьмем произвольный функционал  $f \in V'$ , тогда  $f = f_i \varepsilon^i = \tilde{f}_j \tilde{\varepsilon}^j$ , где  $f_i$  и  $\tilde{f}_j$  — это координаты функционала  $f$  в базисах  $\varepsilon^1, \dots, \varepsilon^n$  и  $\tilde{\varepsilon}^1, \dots, \tilde{\varepsilon}^n$  соответственно. Вычислим значение функционала  $f$  на векторе  $\tilde{e}_k$  двумя способами. С одной стороны,  $f(\tilde{e}_k) = \tilde{f}_j \tilde{\varepsilon}^j(\tilde{e}_k) = \tilde{f}_k$ , а с

другой стороны,  $f(\tilde{e}_k) = f_i \varepsilon^i (c_k^j e_j) = f_i c_k^i$ , так как  $(\tilde{e}_1 \dots \tilde{e}_n) = (e_1 \dots e_n)C$ . Отсюда получаем, что  $\tilde{f}_k = f_i c_k^i$ . Следовательно  $(\tilde{f}_1 \dots \tilde{f}_n) = (f_1 \dots f_n)C$ , или (после транспонирования, обозначенного индексом  $t$ )

$$\begin{pmatrix} f_1 \\ \vdots \\ f_n \end{pmatrix} = (C^{-1})^t \begin{pmatrix} \tilde{f}_1 \\ \vdots \\ \tilde{f}_n \end{pmatrix}.$$

Сравнивая эту формулу с формулой изменения координат при замене базиса в линейном пространстве, получаем, что матрицей перехода от базиса  $\varepsilon^1, \dots, \varepsilon^n$  к базису  $\tilde{\varepsilon}^1, \dots, \tilde{\varepsilon}^n$  является матрица  $(C^{-1})^t$ , т.е. эти базисы связаны равенством  $(\tilde{\varepsilon}^1 \dots \tilde{\varepsilon}^n) = (\varepsilon^1 \dots \varepsilon^n)(C^{-1})^t$ .

Итак, мы доказали следующее утверждение:

**Лемма 43.** Пусть  $C$  — матрица перехода от базиса  $e_1, \dots, e_n$  к базису  $\tilde{e}_1, \dots, \tilde{e}_n$  в линейном пространстве  $V$ . Тогда двойственные базисы  $\varepsilon^1, \dots, \varepsilon^n$  и  $\tilde{\varepsilon}^1, \dots, \tilde{\varepsilon}^n$  к этим базисам связаны равенством  $(\tilde{\varepsilon}^1 \dots \tilde{\varepsilon}^n) = (\varepsilon^1 \dots \varepsilon^n)(C^{-1})^t$ ; а координаты функционала  $f$  в этих двойственных базисах связаны равенством  $(\tilde{f}_1 \dots \tilde{f}_n) = (f_1 \dots f_n)C$ .

Мы доказали, что  $V \cong V'$ , однако выбор изоморфизма  $f : V \rightarrow V'$  зависит от выбора базиса в пространстве  $V$ . Действительно, пусть  $V = \mathbb{R}$ , тогда базисом является любое ненулевое число  $e \in \mathbb{R}$ . Выберем также еще один базис  $\tilde{e} = \lambda e$ ,  $\lambda \neq 0, 1$ . Пусть  $\varepsilon$  — базис в  $V'$ , двойственный к  $e$ , т.е.  $\varepsilon(e) = 1$ , а  $\tilde{\varepsilon}$  — двойственный базис к  $\tilde{e}$ , т.к.  $\tilde{\varepsilon}(\tilde{e}) = 1$ , то  $\tilde{\varepsilon} = \lambda^{-1}\varepsilon$ . Изоморфизм  $f : V \rightarrow V'$ , отвечающий базису  $e$ , задан следующим образом:  $\forall x = \alpha e$ ,  $f(x) = \alpha\varepsilon$ . Перейдем к базису  $\tilde{e}$ , тогда изоморфизм  $\tilde{f} : V \rightarrow V'$  будет задаваться следующим образом:  $\tilde{f}(x) = \tilde{f}(\alpha\lambda^{-1}\tilde{e}) = \alpha\lambda^{-2}\varepsilon$ . Т.е. разные выборы базиса в пространстве  $V$  дают разные изоморфизмы!

## Канонический изоморфизм между пространством и его вторым двойственным

Рассмотрим пространство, двойственное к двойственному. Оно называется *вторым двойственным* пространством:  $V'' = (V')'$ . Элементы пространства  $V''$  — это линейные функционалы на пространстве  $V'$ , т.е. функции, аргументами которых являются элементы множества  $V'$ . Очевидно, что  $\dim V'' = \dim V' = \dim V$ .

Определим отображение  $\varphi : V \rightarrow V''$ . Для каждого вектора  $x \in V$  функционал  $\varphi(x) = \varphi_x$  должен отображать функционалы (элементы множества  $V'$ ) в поле скаляров. Пусть  $f \in V'$ . Определим значение  $\varphi_x(f) = f(x)$ . Очевидно, что  $\varphi_x$  — это линейное отображение  $V' \rightarrow \mathbb{K}$ . Кроме того,  $\varphi(x_1 + x_2) = \varphi(x_1) + \varphi(x_2)$  и  $\varphi(\lambda x) = \lambda\varphi(x)$ . Докажем, что  $\varphi$  есть изоморфизм. Для этого сначала проверим, что из условия  $\varphi_x = 0$  следует, что  $x = 0$ . Условие  $\varphi_x = 0$  означает, что для любого функционала  $f \in V'$   $\varphi_x(f) = 0$ , т.е.  $f(x) = 0$ . Но единственный вектор в  $V$ , на котором любой функционал равен нулю, есть нулевой вектор,  $x = 0$ . Действительно, если это неверно, выберем базис  $e_1 = x, e_2, \dots, e_n$  в  $V$ , тогда для функционала  $\varepsilon^1$  имеем  $\varepsilon^1(x) = 1 \neq 0$ .

Так как  $\varphi_x = 0 \iff x = 0$ , то для произвольного базиса  $e_1, \dots, e_n$  в  $V$  векторы  $\varphi_{e_1}, \dots, \varphi_{e_n}$  линейно независимы. Но, поскольку  $\dim V'' = n$ , эти векторы составляют базис пространства  $V''$ , следовательно  $\varphi$  — изоморфизм.

При построении этого изоморфизма, мы ни разу не использовали базис (базис мы использовали только при доказательстве того, что это изоморфизм), поэтому этот изоморфизм не зависит от выбора базиса в пространстве  $V$ , а его конструкция универсальна и годится для любого пространства  $V$ ! Такие изоморфизмы называются *каноническими*.

Т.к.  $V$  и  $V''$  изоморфны *канонически*, то мы можем эти два пространства просто отождествить, и смотреть на пространства  $V$  и  $V'$  как на двойственные друг к другу ( $V'$  — двойственное к  $V$ , а  $V = V''$  — двойственное к  $V'$ ).

Легко видеть, что базис  $\varphi_{e_1}, \dots, \varphi_{e_n}$  в  $V''$  — двойственный к базису  $\varepsilon^1, \dots, \varepsilon^n$ , если  $\varepsilon^1, \dots, \varepsilon^n$  — двойственный базис к  $e_1, \dots, e_n$ . При отождествлении пространств  $V$  и  $V''$ , базисы  $\varphi_{e_1}, \dots, \varphi_{e_n}$  и  $e_1, \dots, e_n$  отождествятся, и тогда базисы  $e_1, \dots, e_n$  и  $\varepsilon^1, \dots, \varepsilon^n$  будут взаимно двойственными.

### Пример: двойственное пространство пространства многочленов

Рассмотрим пространство  $\mathbb{K}_n[x]$  многочленов степени не выше  $n$  с коэффициентами из поля  $\mathbb{K}$  от переменной  $x \in \mathbb{K}$ . Зафиксируем произвольное  $x = x_0$ , и каждому многочлену  $p(x)$  поставим в соответствие число  $p(x) \mapsto p(x_0) \in \mathbb{K}$ . Каждое  $x_0$  задает свое отображение  $ev_{x_0} : \mathbb{K}_n[x] \rightarrow \mathbb{K}$ . Т.к.

$$ev_{x_0}(p(x) + q(x)) = p(x_0) + q(x_0) = ev_{x_0}(p(x)) + ev_{x_0}(q(x))$$

и  $ev_{x_0}(\lambda p(x)) = \lambda ev_{x_0}(p(x))$ , то отображение  $ev_{x_0}$  линейно для каждого  $x_0$ . Таким образом, каждое значение  $x_0$  задает элемент  $ev_{x_0}$  двойственного пространства  $\mathbb{K}_n[x]'$ .

**Лемма 44.** Если  $x_0, x_1, \dots, x_n$  — попарно различные значения, то  $ev_{x_0}, ev_{x_1}, \dots, ev_{x_n}$  будет базисом в двойственном пространстве  $\mathbb{K}_n[x]'$ .

**Доказательство.** Если нам удастся построить базис в пространстве  $\mathbb{K}_n[x]$ , который будет двойственным к  $ev_{x_0}, ev_{x_1}, \dots, ev_{x_n}$ , то отсюда будет следовать, что  $ev_{x_0}, ev_{x_1}, \dots, ev_{x_n}$  будет двойственным к базису в  $\mathbb{K}_n[x]$ , т.е. будет базисом в  $\mathbb{K}_n[x]'$ . Построим такой базис:

Нам нужно найти такие многочлены  $p^0(x), p^1(x), \dots, p^n(x)$ , что  $ev_{x_i}(p^j(x)) = \delta_i^j$ , т.е. значение  $i$ -й функции  $ev_{x_i}$  на всех базисных многочленах, кроме  $p^i(x)$ , равно 0, а на  $p^i(x)$  равно 1. Эти многочлены можно построить, используя, например, интерполяционную формулу Лагранжа:

$$p^i(x) = \frac{(x - x_0) \dots (x - x_{i-1})(x - x_{i+1}) \dots (x - x_n)}{(x_i - x_0) \dots (x_i - x_{i-1})(x_i - x_{i+1}) \dots (x_i - x_n)}.$$

Докажем, что эти многочлены образуют базис.

- 1) линейная независимость:  $p(x) = \lambda_i p^i(x) = 0$  только, если все  $\lambda_i = 0$ , т.к.  $p(x_i) = \lambda_i \forall i$ .
  - 2) максимальность: возьмем произвольный многочлен  $p(x)$ , тогда  $p(x) = p(x_i) p^i(x)$ , т.е. является линейной комбинацией многочленов  $p^i(x)$ .
- (здесь, согласно тензорным обозначениям, подразумевается суммирование по индексу  $i$ ).

Таким образом, мы доказали, что  $p^0(x), p^1(x), \dots, p^n(x)$  — базис в  $\mathbb{K}_n[x]$ , а значит двойственный к нему базис  $ev_{x_0}, ev_{x_1}, \dots, ev_{x_n}$  будет базисом в  $\mathbb{K}_n[x]'$ .  $\square$

### Евклидовы и унитарные пространства

**Определение 45.** Линейное пространство  $V$  над полем  $\mathbb{R}$  называется *евклидовым*, если на нем определена функция  $f : V \times V \rightarrow \mathbb{R}$  двух аргументов (обозначается  $f(a, b) = (a, b)$  и называется скалярным произведением), удовлетворяющая следующим свойствам:

- 1) линейность по второму аргументу:  $(a, b + \lambda c) = (a, b) + \lambda(a, c)$  для любых  $a, b, c \in V$ ,  $\lambda \in \mathbb{R}$ ;
- 2) симметричность:  $(b, a) = (a, b)$  для любых  $a, b \in V$ ;
- 3) положительная определенность:  $(a, a) \geq 0$  для любого  $a \in V$ , причем, если  $(a, a) = 0$ , то  $a = 0$ .

Видно, что благодаря второму свойству эта функция также будет линейной и по первому аргументу, т.е. она *билинейна*.

**Определение 46.** Линейное пространство  $V$  над полем  $\mathbb{C}$  называется *эрмитовым*, если на нем определена функция  $f : V \times V \rightarrow \mathbb{C}$  двух аргументов (обозначается  $f(a, b) = (a, b)$ , называется скалярным произведением), удовлетворяющая следующим свойствам:

- 1) линейность по второму аргументу:  $(a, b + \lambda c) = (a, b) + \lambda(a, c)$  для любых  $a, b, c \in V$ ,  $\lambda \in \mathbb{C}$ ;
- 2) эрмитовость:  $(b, a) = \overline{(a, b)}$  для любых  $a, b \in V$ ;
- 3) положительная определенность:  $(a, a) \geq 0$ , причем, если  $(a, a) = 0$ , то  $a = 0$ . Т.к.  $(a, a) = \overline{(a, a)}$  (свойство 2), то число  $(a, a)$  вещественно, и неравенство  $(a, a) \geq 0$  имеет смысл.

Используя второе свойство можно получить, что  $(a + \lambda b, c) = (a, c) + \lambda(b, c)$ , т.е. она полу(анти)линейна по первому аргументу, такая функция называется полуторалинейной.

**Пример:**

Пусть  $V = \mathbb{R}[t]$  — пространство многочленов над полем  $\mathbb{R}$  (это один из немногих случаев, когда конечномерность пространства не играет существенной роли и не обязательно ограничиваться многочленами фиксированной степени), возьмем два произвольных вещественных числа  $a, b$ ,  $a < b$ . Определим скалярное произведение двух многочленов  $p(t), q(t)$  по следующей формуле:  $(p(t), q(t)) = \int_a^b p(t)q(t) dt$ . То, что выполнены первые два условия скалярного произведения, сразу вытекает из свойств интеграла, проверим положительную определенность. Действительно,  $(p(t), p(t)) = \int_a^b p^2(t) dt \geq 0$ , интеграл от неотрицательной функции неотрицателен, причем, если  $\int_a^b p^2(t) dt = 0$ , то  $p(t) \equiv 0$ . Аналогично, для пространства многочленов над полем  $\mathbb{C}$  скалярное произведение можно задать формулой  $(p(t), q(t)) = \int_a^b p(t)\overline{q(t)} dt$ .

**Определение 47.** Длиной вектора  $a$  в евклидовом или эрмитовом пространстве называется число  $|a| = \sqrt{(a, a)}$ .

Это определение корректно, т.к.  $(a, a) \geq 0$ .

**Лемма 48** (Неравенство Коши–Буняковского). *Для любых двух векторов  $a, b$  евклидова или эрмитова пространства имеет место неравенство  $|(a, b)| \leq |a| \cdot |b|$ .*

**Доказательство.** Начнем с более простого — вещественного — случая. Рассмотрим скалярный квадрат  $(a - \lambda b, a - \lambda b) \geq 0$ , следовательно, для всех  $\lambda \in \mathbb{R}$  имеем квадратичное неравенство  $(a, a) - 2\lambda(a, b) + \lambda^2(b, b) \geq 0$ , следовательно дискриминант этого квадратного трехчлена неположительный, т.е.  $(a, b)^2 - (a, a)(b, b) \leq 0$ . Переносим  $(a, a)(b, b)$  в правую часть и извлекая корень, получаем искомое неравенство.

Перейдем теперь к комплексному случаю. Возьмем произвольное  $\lambda \in \mathbb{C}$ . Тогда

$$(a - \lambda b, a - \lambda b) = (a, a) - \bar{\lambda}(b, a) - \lambda(a, b) + |\lambda|^2(b, b) \geq 0.$$

Т.к.  $(a, b)$  — комплексное число, то для некоторого угла  $\varphi$  выполнено равенство  $(a, b) = |(a, b)|e^{i\varphi}$ . Ограничимся только теми  $\lambda$ , для которых  $\lambda e^{i\varphi} = \mu \in \mathbb{R}$ , тогда наш скалярный квадрат можно переписать в виде

$$(a - \lambda b, a - \lambda b) = (a, a) - 2\mu|(a, b)| + \mu^2(b, b).$$

Далее, действуя, как в вещественном случае, получаем нужный результат. □

**Лемма 49** (Неравенство треугольника). *Для любых двух векторов  $a, b$  евклидова или эрмитова пространства имеет место неравенство  $|a + b| \leq |a| + |b|$ .*

**Доказательство.** Из неравенства Коши–Буняковского следует, что  $(a, b) + (b, a) \leq 2|a| \cdot |b|$ . Добавив к обеим частям неравенства  $(a, a) + (b, b)$ , получим

$$|a + b|^2 = (a + b, a + b) = (a, a) + (b, b) + (a, b) + (b, a) \leq (a, a) + (b, b) + 2|a| \cdot |b| = (|a| + |b|)^2,$$

откуда следует неравенство треугольника. □

## Процесс ортогонализации

**Определение 50.** Два вектора  $a, b$  называются ортогональными ( $a \perp b$ ), если  $(a, b) = 0$ . Система векторов  $e_1, \dots, e_n$  называется ортонормированной, если  $(e_i, e_j) = \delta_{ij}$ , т.е. если векторы попарно ортогональны и длина каждого из них равна 1.

**Лемма 51.** *Ортонормированная система векторов является линейно независимой.*

**Доказательство.** Пусть  $\lambda_1 e_1 + \dots + \lambda_n e_n = 0$ . Умножим скалярно обе части этого равенства (слева) на вектор  $e_i$ :  $(e_i, \lambda_1 e_1 + \dots + \lambda_n e_n) = \lambda_1 (e_i, e_1) + \dots + \lambda_n (e_i, e_n) = \lambda_i = 0$ .  $\square$

Пусть  $e_1, \dots, e_j$  — некоторая линейно независимая система векторов. Обозначим через  $V_i$  линейную оболочку первых  $i$  векторов,  $V_i = \langle e_1, \dots, e_i \rangle$ , и получим расширяющуюся цепочку подпространств  $V_1 \subset V_2 \subset \dots \subset V_j$ .

**Лемма 52.** *Существует такой набор попарно ортогональных векторов  $a_1, \dots, a_j$ , что для каждого номера  $i$  линейная оболочка  $\langle a_1, \dots, a_i \rangle$  совпадает с  $V_i$ .*

**Доказательство.** (индукция по количеству векторов)

1) При  $j = 1$  утверждение очевидно.

2) Пусть это утверждение выполнено для количества векторов, равного  $j$ , докажем его для  $j + 1$ . Т.к. утверждение верно для  $j$  векторов, то мы можем считать, что векторы  $a_1, \dots, a_j$  с указанными свойствами уже построены. Поскольку, по предположению индукции,  $\langle a_1, \dots, a_j \rangle = \langle e_1, \dots, e_j \rangle$ , среди векторов  $a_1, \dots, a_j$  не может быть нулевого вектора (иначе  $\dim \langle a_1, \dots, a_j \rangle < j = \dim \langle e_1, \dots, e_j \rangle$ ).

Построим вектор  $a_{j+1}$  в виде

$$a_{j+1} = e_{j+1} + \lambda_1 a_1 + \dots + \lambda_j a_j. \quad (3)$$

Линейная оболочка векторов  $a_1, \dots, a_{j+1}$  совпадает с  $\langle e_1, \dots, e_{j+1} \rangle$  при любых  $\lambda_i$ , поэтому мы будем подбирать коэффициенты  $\lambda_i$  так, чтобы выполнялось условие  $(a_{j+1}, a_i) = 0$  для всех  $i = 1, \dots, j$ . Рассмотрим скалярное произведение обеих частей (3) на  $a_i$  слева:

$$0 = (a_i, a_{j+1}) = (a_i, e_{j+1}) + \lambda_1 (a_i, a_1) + \dots + \lambda_j (a_i, a_j).$$

Поскольку  $(a_i, a_k) = 0$  при  $k \neq i$  по предположению индукции, то  $0 = (a_i, e_{j+1}) + \lambda_i (a_i, a_i)$ , следовательно  $\lambda_i = -\frac{(a_i, e_{j+1})}{(a_i, a_i)}$  (знаменатель отличен от нуля, т.к.  $a_i \neq 0$ ).  $\square$

Таким образом, чтобы получить вектор  $a_{j+1}$ , надо из вектора  $e_{j+1}$  вычесть его ортогональные проекции на векторы  $a_1, \dots, a_j$ . Этот метод ортогонализации называется методом Грама–Шмидта.

Пусть  $e_1, \dots, e_n$  — базис в линейном пространстве  $V$ . Применим к нему процесс ортогонализации Грама–Шмидта и получим другой базис  $V$ ,  $a_1, \dots, a_n$ . Это, действительно, базис, т.к. их количество равно размерности  $V$ , и, поскольку  $\langle a_1, \dots, a_n \rangle = V$ , они линейно независимы.

**Лемма 53.** *Матрица  $C$  перехода от базиса  $e_1, \dots, e_n$  к базису  $a_1, \dots, a_n$  верхнетреугольная, с единицами на диагонали.*

**Доказательство.** Поскольку  $\langle e_1, \dots, e_j \rangle = \langle a_1, \dots, a_j \rangle$ , для любых  $\lambda_1, \dots, \lambda_j \in \mathbb{K}$  существуют такие  $\mu^1, \dots, \mu^j \in \mathbb{K}$ , что  $\lambda_1 a_1 + \dots + \lambda_j a_j = \mu^1 e_1 + \dots + \mu^j e_j$ . Тогда формула (3) примет вид

$$a_{j+1} = e_{j+1} + \mu^1 e_1 + \dots + \mu^j e_j,$$

т.е.

$$\begin{aligned} a_1 &= e_1; \\ a_2 &= e_2 + \mu_2^1 e_1; \\ a_3 &= e_3 + \mu_3^1 e_1 + \mu_3^2 e_2; \\ \dots &\dots \dots \dots \dots \dots \dots \dots \\ a_n &= e_n + \mu_n^1 e_1 + \dots + \mu_n^{n-1} e_{n-1}. \end{aligned}$$

Значит, матрица перехода имеет вид

$$C = \begin{pmatrix} 1 & \mu_2^1 & \mu_3^1 & \mu_4^1 & \vdots & \mu_n^1 \\ 0 & 1 & \mu_3^2 & \mu_4^2 & \vdots & \mu_n^2 \\ 0 & 0 & 1 & \mu_4^3 & \vdots & \mu_n^3 \\ \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & \vdots \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 1 \end{pmatrix}.$$

□

## Ортогональные матрицы. QR-разложение

**Определение 54.** Базис  $e_1, \dots, e_n$  евклидова или эрмитова пространства  $V$  называется *ортогональным*, если  $(e_i, e_j) = 0$  при  $i \neq j$ . Он называется *ортонормированным*, если он ортогональный и  $(e_i, e_i) = 1$ ,  $i = 1, \dots, n$ .

Если  $e_1, \dots, e_n$  — ортогональный базис, то базис  $\tilde{e}_1, \dots, \tilde{e}_n$ , где  $\tilde{e}_i = \frac{1}{\sqrt{(e_i, e_i)}} e_i$ ,  $i = 1, \dots, n$ , — ортонормированный.

**Определение 55.** Матрица  $C$  с коэффициентами из  $\mathbb{R}$  называется *ортогональной*, если  $C^t C = E$ . Матрица  $C$  с коэффициентами из  $\mathbb{C}$  называется *унитарной*, если  $\overline{C}^t C = E$  (здесь через  $\overline{C}$  обозначает матрицу, полученную из матрицы  $C$  заменой всех элементов на их комплексно сопряженные).

**Лемма 56.** Пусть  $e_1, \dots, e_n$  — ортонормированный базис евклидова (эрмитова) пространства  $V$ , матрица  $C$  — матрица перехода к базису  $\tilde{e}_1, \dots, \tilde{e}_n$ . Базис  $\tilde{e}_1, \dots, \tilde{e}_n$  ортонормированный тогда и только тогда, когда матрица  $C$  ортогональная (унитарная).

**Доказательство.** Пусть  $C = \begin{pmatrix} c_1^1 & \dots & c_n^1 \\ \vdots & \ddots & \vdots \\ c_1^n & \dots & c_n^n \end{pmatrix}$ . Тогда  $\tilde{e}_i = c_i^j e_j$ ,  $\tilde{e}_k = c_k^l e_l$ , поэтому  $(\tilde{e}_i, \tilde{e}_k) = (c_i^j e_j, c_k^l e_l) = \overline{c_i^j} c_k^l (e_j, e_l) = \sum_{j=1}^n \overline{c_i^j} c_k^j$ . Ортонормированность базиса  $\tilde{e}_1, \dots, \tilde{e}_n$  равносильна тому, что  $\sum_{j=1}^n \overline{c_i^j} c_k^j = 0$  при  $i \neq k$ , и  $\sum_{j=1}^n \overline{c_i^j} c_i^j = 1$ ,  $i = 1, \dots, n$ . Но  $\sum_{j=1}^n \overline{c_i^j} c_k^j$  — это элемент матрицы  $\overline{C}^t C$  с индексами  $i$  и  $k$ .

□

Таким образом, ортогональные (унитарные) матрицы — это матрицы перехода от ортонормированного базиса к ортонормированному.

Если рассматривать столбцы матрицы как координаты векторов (записанные в ортонормированном базисе), то эта матрица ортогональна (унитарна), если эти вектора-столбцы ортонормированы.

**Теорема 57.** Любая обратимая матрица  $C$  допускает единственное представление в виде произведения  $C = QR$ , где  $Q$  — ортогональная (унитарная) матрица, а  $R$  — верхнетреугольная, с положительными числами на диагонали.

**Доказательство.** Пусть  $e_1, \dots, e_n$  — ортонормированный базис. Обратимость  $C$  позволяет ее рассматривать как матрицу перехода к некоторому другому базису  $\tilde{e}_1, \dots, \tilde{e}_n$ . Применим к базису  $\tilde{e}_1, \dots, \tilde{e}_n$  процесс ортогонализации Грама–Шмидта, в результате которого получим ортогональный базис  $\tilde{a}_1, \dots, \tilde{a}_n$ . Нормализуем его, и получим уже ортонормированный базис  $a_1, \dots, a_n$ . Поскольку матрица перехода от базиса  $\tilde{e}_1, \dots, \tilde{e}_n$  к базису  $\tilde{a}_1, \dots, \tilde{a}_n$  верхнетреугольная с единицами на диагонали, матрица перехода от базиса  $\tilde{e}_1, \dots, \tilde{e}_n$  к базису  $a_1, \dots, a_n$  тоже верхнетреугольная, но на диагонали могут быть произвольные положительные числа (т.к. мы делили вектора  $\tilde{a}_i$  на их длины)). Обозначим эту матрицу через  $T$ .

Итак,  $(\tilde{e}_1, \dots, \tilde{e}_n) = (e_1, \dots, e_n)C$ ,  $(a_1, \dots, a_n) = (\tilde{e}_1, \dots, \tilde{e}_n)T$ . Отсюда  $(a_1, \dots, a_n) = (e_1, \dots, e_n)CT$ . Поскольку базис  $a_1, \dots, a_n$  ортонормированный, матрица  $CT$ , служащая матрицей перехода от одного ортонормированного базиса к другому ортонормированному, является ортогональной (унитарной). Обозначим ее  $Q$ . Тогда  $CT = Q$ . Обозначим также  $R = T^{-1}$ . Тогда  $C = QR$ . Матрица, обратная к верхнетреугольной, также верхнетреугольна, и на ее диагонали также положительные числа.

Мы доказали существование требуемого представления в виде произведения. Остается доказать единственность. Пусть  $C = Q_1R_1 = Q_2R_2$ , где  $Q_1, Q_2$  ортогональные (унитарные), а  $R_1, R_2$  верхнетреугольные с положительными числами на диагонали. Тогда  $Q_2^{-1}Q_1 = R_2R_1^{-1}$ . Простая проверка показывает, что как ортогональные (унитарные) матрицы, так и верхнетреугольные с положительными числами на диагонали, образуют группу, т.е. обратные элементы и произведения принадлежат этой же группе. Таким образом, ортогональная матрица  $Q = Q_2^{-1}Q_1$  равна верхнетреугольной с положительными числами на диагонали  $R = R_2R_1^{-1}$ . Остается проверить, что единственная матрица, которая является одновременно ортогональной (унитарной) и верхнетреугольной с положительными числами на диагонали, является единичной матрицей. Рассмотрим такую матрицу

$$Q = \begin{pmatrix} q_1^1 & q_2^1 & q_3^1 & \cdots & q_n^1 \\ 0 & q_2^2 & q_3^2 & \cdots & q_n^2 \\ 0 & 0 & q_3^3 & \cdots & q_n^3 \\ \cdots & \cdots & \cdots & \cdots & \cdots \\ 0 & 0 & 0 & \cdots & q_n^n \end{pmatrix}. \text{ Ее ортогональность (унитарность) означает, что вектор-}$$

столбцы образуют ортонормированный базис. Единичная длина первого столбца означает, что  $q_1^1 = 1$  (напомним, что на диагонали должны быть положительные числа). Ортогональность первого и второго столбцов дает  $q_2^1 = 0$ . Ортогональность третьего столбца с первым и вторым дает  $q_3^1 = q_3^2 = 0$  и т.д. □

## Ортогональное дополнение

**Определение 58.** Пусть  $V \subset W$  — подпространство евклидова или эрмитова пространства. *Ортогональным дополнением*  $V^\perp$  к  $V$  в  $W$  называется множество, состоящее из векторов, ортогональных всем векторам из  $V$ , т.е.  $V^\perp = \{w \in W : (v, w) = 0 \ \forall v \in V\}$ .

Очевидным образом проверяется, что  $V^\perp$  является подпространством, а не просто подмножеством.

**Лемма 59.**  $W = V \oplus V^\perp$ .

**Доказательство.** Пусть  $e_1, \dots, e_k$  — базис в  $V$ , дополним его до базиса всего пространства  $W$  векторами  $e_{k+1}, \dots, e_n$ . Применив процесс ортогонализации Грама–Шмидта,

получим ортогональный базис  $a_1, \dots, a_k, a_{k+1}, \dots, a_n$  в  $W$ , причем его первая часть будет базисом в  $V$ , т.к.  $\langle a_1, \dots, a_k \rangle = \langle e_1, \dots, e_k \rangle = V$ . Покажем, что векторы  $a_{k+1}, \dots, a_n$  образуют базис в  $V^\perp$ . Пусть  $v \in V^\perp$ ,  $v = \nu_1 a_1 + \dots + \nu_k a_k + \nu_{k+1} a_{k+1} + \dots + \nu_n a_n$  — разложение вектора  $v$  по базису пространства  $W$ . Коэффициенты  $\nu_1, \dots, \nu_k$  должны быть нулевыми, так как иначе вектор  $v$  не был бы ортогонален всем векторам  $a_1, \dots, a_k$ . Верно и обратное: если первые  $k$  координат какого-то вектора в базисе  $a_1, \dots, a_n$  равны нулю, то этот вектор принадлежит  $V^\perp$ . Следовательно, произвольный вектор  $w \in W$  может быть представлен в виде суммы двух слагаемых — из  $V$  и из  $V^\perp$ :  $w = \underbrace{\lambda_1 a_1 + \dots + \lambda_k a_k}_{\in V} + \underbrace{\lambda_{k+1} a_{k+1} + \dots + \lambda_n a_n}_{\in V^\perp}$ ,

т.е.  $W = V + V^\perp$ .

Докажем, что эта сумма прямая. Возьмем произвольный вектор  $v \in V \cap V^\perp$ . Т.к.  $v \in V^\perp$ , то  $(v, w) = 0$  для любого вектора  $w \in V$ . Поскольку  $v \in V$ , мы можем в качестве  $w$  взять сам вектор  $v$ , тогда  $(v, v) = 0$ , значит,  $v = 0$ . Следовательно, пересечение состоит только из нулевого вектора, и сумма — прямая.  $\square$

Из разложения в прямую сумму  $W = V \oplus V^\perp$  следует, что любой вектор  $a \in W$  можно единственным способом представить в виде  $a = a_0 + a_\perp$ , где  $a_0 \in V$ ,  $a_\perp \in V^\perp$ . Вектор  $a_0$  называется (ортогональной) проекцией вектора  $a$  на подпространство  $V$ , а вектор  $a_\perp$  называется ортогональной составляющей вектора  $a$ .

Пусть имеется другое разложение вектора  $a$ :  $a = a_1 + a_2$ , где  $a_1 \in V$ , (а на  $a_2$  дополнительных условий нет), тогда имеет место

**Лемма 60.**  $|a_2| \geq |a_\perp|$ .

**Доказательство.** Обозначим  $a_0 - a_1 = b \in V$ , тогда  $a = a_1 + a_2 = a_0 - (a_0 - a_1) + a_2 = a_0 + (a_2 - b)$ , следовательно,  $a_2 - b = a_\perp$ , т.е.  $a_2 = a_\perp + b$ . Тогда  $(a_2, a_2) = (a_\perp, a_\perp) + 2 \underbrace{(a_\perp, b)}_{=0} + (b, b) \geq (a_\perp, a_\perp)$ , откуда получаем  $|a_2| \geq |a_\perp|$ .  $\square$

**Определение 61.** Углом между двумя ненулевыми векторами в евклидовом пространстве называется величина  $(\widehat{a, b}) := \arccos \frac{(a, b)}{|a| \cdot |b|}$ .

Видно, что это определение корректно, т.к.  $-1 \leq \frac{(a, b)}{|a| \cdot |b|} \leq 1$ , и не противоречит здравому смыслу, т.е. угол равен нулю тогда и только тогда, когда вектора коллинеарны, и угол — прямой тогда и только тогда, когда вектора ортогональны.

В многомерном случае геометрия аналогична обычной геометрии. Так, например, в прямоугольных треугольниках с одинаковой гипотенузой, чем больше угол, тем больше противлежащий катет.

**Лемма 62.** Пусть  $c = a_1 + b_1 = a_2 + b_2$ ,  $a_1 \perp b_1$ ,  $a_2 \perp b_2$  и  $|b_1| < |b_2|$ . Тогда  $(\widehat{a_1, c}) < (\widehat{a_2, c})$ .

**Доказательство.** Поскольку  $(a_i, c) = (a_i, a_i + b_i) = |a_i|^2$ ,  $i = 1, 2$ , то  $\cos(\widehat{a_i, c}) = \frac{|a_i|}{|c|}$ , а из теоремы Пифагора  $\sin(\widehat{a_i, c}) = \frac{|b_i|}{|c|}$ , что и доказывает утверждение.

**Лемма 63.** (обозначения те же, что и ранее)  $(\widehat{a, a_0}) \leq (\widehat{a, a_1})$ .

**Доказательство.** Найдем такое число  $\lambda$ , чтобы вектор  $\lambda a_1$  был бы ортогонален вектору  $b = a - \lambda a_1$ :

$$(\lambda a_1, a - \lambda a_1) = 0 \Leftrightarrow (a_1, a - \lambda a_1) = 0 \Leftrightarrow (a_1, a) - \lambda \underbrace{(a_1, a_1)}_{\neq 0} = 0 \Leftrightarrow \lambda = \frac{(a_1, a)}{(a_1, a_1)}.$$

Если  $(a_1, a) \leq 0$ , то угол  $(\widehat{a, a_1}) \geq \pi/2$  и утверждение очевидно. Если  $(a_1, a) > 0$ , то  $\lambda > 0$  и угол между  $a$  и  $a_1$  равен углу между  $a$  и  $\lambda a_1$ . Применив предыдущую лемму, получаем требуемое утверждение.  $\square$

**Определение 64.** Расстоянием  $d(a, V)$  от вектора  $a$  до подпространства  $V$  называется наименьшее из всех возможных длин векторов, соединяющих векторы (точки) подпространства  $V$  с данным вектором, т.е.  $d(a, V) := \min_{a_1 \in V} |a - a_1|$ . Углом  $(a, \widehat{V})$  между вектором  $a$  и подпространством  $V$  называется наименьший из всех углов между вектором  $a$  и произвольным вектором  $a_1 \in V$ , т.е.  $(a, \widehat{V}) := \min_{a_1 \in V} (\widehat{a, a_1})$ .

Очевидно, что  $d(a, V) = |a_\perp|$  — расстояние от вектора до подпространства равно длине ортогональной составляющей при проекции вектора на подпространство, а  $(a, \widehat{V}) = (\widehat{a, a_0})$  — угол между вектором и подпространством равен углу между вектором и его проекцией на данное подпространство.

## Метод наименьших квадратов

Допустим, что мы исследуем какое-нибудь природное явление и хотим описать его линейной формулой, т.е. мы предполагаем, что какая-то величина  $b$  линейно зависит от других —  $a_1, \dots, a_n$ , и хотим получить эту зависимость  $b = a_1 x^1 + \dots + a_n x^n$ , т.е. узнать неизвестные коэффициенты  $x^1, \dots, x^n$ . Мы делаем  $m$  измерений (для точности берем  $m > n$ )

и решаем систему уравнений 
$$\begin{cases} a_1^1 x^1 + \dots + a_n^1 x^n = b^1 \\ \dots \dots \dots \\ a_1^m x^1 + \dots + a_n^m x^n = b^m \end{cases}$$
. Вообще говоря, эта переопре-

деленная система не имеет решения. Поэтому нам надо найти наиболее приближенное решение  $x^1, \dots, x^n$  в том смысле, что отклонение значений  $b^j$  от  $c^j = a_1^j x^1 + \dots + a_n^j x^n$  будет наименьшим. В качестве отклонения удобно рассмотреть корень из суммы квадратов отклонений координат  $\sqrt{(b^1 - c^1)^2 + \dots + (b^m - c^m)^2} = |b - c|$ , что равно длине вектора  $b - c$ . Будем искать такое псевдо-решение.

Рассмотрим векторы

$$a_1 = \begin{pmatrix} a_1^1 \\ \vdots \\ a_1^m \end{pmatrix}, \quad \dots, \quad a_n = \begin{pmatrix} a_n^1 \\ \vdots \\ a_n^m \end{pmatrix}, \quad b = \begin{pmatrix} b^1 \\ \vdots \\ b^m \end{pmatrix}.$$

Пусть  $V = \langle a_1, \dots, a_n \rangle$ . Обычно  $m$  намного больше  $n$ , и векторы  $a_1, \dots, a_n$  линейно независимы. Если они все-таки линейно зависимы, следует отбросить какое-то их количество, чтобы оставшиеся образовали базис подпространства  $V$ . Будем считать, что это уже сделано, и векторы  $a_1, \dots, a_n$  линейно независимы.

Спроектируем вектор  $b$  на подпространство  $V$ . Получим разложение  $b = b_0 + b_\perp$ , и, как мы доказали ранее,  $|b_\perp| = |b - b_0|$  будет наименьшей длиной векторов, соединяющих  $b$  с  $V$ , т.е.  $b_0$  определяет искомое максимально приближенное псевдо-решение. Чтобы найти его, разложим вектор  $b_0$  по базису подпространства  $V$ ,  $b_0 = x^1 a_1 + \dots + x^n a_n$ . Тогда, взяв скалярные произведения с векторами базиса, получаем следующие равенства:

$$\begin{aligned} (a_1, x^1 a_1 + \dots + x^n a_n) &= (a_1, b) \\ \dots \dots \dots \\ (a_n, x^1 a_1 + \dots + x^n a_n) &= (a_n, b), \end{aligned}$$

т.е. надо решить систему уравнений (уже квадратную):

$$\begin{cases} (a_1, a_1)x^1 + \dots + (a_1, a_n)x^n = (a_1, b) \\ \dots \dots \dots \\ (a_n, a_1)x^1 + \dots + (a_n, a_n)x^n = (a_n, b). \end{cases}$$

Решив ее, найдем координаты  $x^1, \dots, x^n$  вектора  $b_0$ , которые и есть наше псевдо-решение.

Матрица этой системы уравнений

$$G = G(a_1, \dots, a_n) = \begin{pmatrix} (a_1, a_1) & \dots & (a_1, a_n) \\ \vdots & \ddots & \vdots \\ (a_n, a_1) & \dots & (a_n, a_n) \end{pmatrix}$$

называется *матрицей Грама*. Далее мы убедимся, что ее определитель отличен от нуля, когда векторы  $a_1, \dots, a_n$  линейно независимы.

### Параллелепипеды. Матрица Грама

**Определение 65.** Пусть  $a_1, \dots, a_n$  — система векторов в векторном пространстве  $V$ . *Параллелепипедом*, натянутым на векторы  $a_1, \dots, a_n$  называется множество векторов (точек)  $\Pi(a_1, \dots, a_n) = \{c \in V : c = x^1 a_1 + \dots + x^n a_n, 0 \leq x^1, \dots, x^n \leq 1\}$ .

**Определение 66.** Определим *n-мерный объем*  $\text{Vol}_n$  параллелепипеда  $\Pi(a_1, \dots, a_n)$  индуктивно:

- 1) одномерный объем  $\text{Vol}_1 \Pi(a_1) := |a_1|$  — это длина вектора;
- 2)

$$\text{Vol}_n \Pi(a_1, \dots, a_n) := \text{Vol}_{n-1} \Pi(a_1, \dots, a_{n-1}) \cdot d(a_n, \langle a_1, \dots, a_{n-1} \rangle).$$

Очевидно, что объем есть неотрицательная величина. Корректность этого определения, т.е. независимость объема от порядка векторов при индуктивном переходе, вытекает из следующей теоремы.

**Теорема 67.**  $(\text{Vol}_n \Pi(a_1, \dots, a_n))^2 = \det G(a_1, \dots, a_n)$ .

**Доказательство.** (по индукции)

1) При  $n = 1$ , очевидно,  $|a_1|^2 = (a_1, a_1)$ .

2) Пусть утверждение верно для размерности  $n - 1$ , докажем его для размерности  $n$ . Спроектируем вектор  $a_n$  на линейную оболочку векторов  $a_1, \dots, a_{n-1}$ :  $a_n = (a_n)_0 + (a_n)_\perp = \lambda_1 a_1 + \dots + \lambda_{n-1} a_{n-1} + b$ , где  $b = (a_n)_\perp$  (т.е.  $b$  ортогонален векторам  $a_1, \dots, a_{n-1}$ ) и  $|b| = d(a_n, \langle a_1, \dots, a_{n-1} \rangle)$ . Имеем:

$$\begin{aligned}
\det G(a_1, \dots, a_n) &= \det \begin{pmatrix} (a_1, a_1) & \dots & (a_1, a_n) \\ \vdots & \ddots & \vdots \\ (a_n, a_1) & \dots & (a_n, a_n) \end{pmatrix} = \\
&= \det \begin{pmatrix} (a_1, a_1) & \dots & (a_1, a_{n-1}) & (a_1, \lambda_1 a_1 + \dots + \lambda_{n-1} a_{n-1} + b) \\ \vdots & \ddots & \vdots & \vdots \\ (a_n, a_1) & \dots & (a_n, a_{n-1}) & (a_n, \lambda_1 a_1 + \dots + \lambda_{n-1} a_{n-1} + b) \end{pmatrix} = \\
&= \det \begin{pmatrix} (a_1, a_1) & \dots & (a_1, a_{n-1}) & \lambda_1 (a_1, a_1) + \dots + \lambda_{n-1} (a_1, a_{n-1}) + (a_1, b) \\ \vdots & \ddots & \vdots & \vdots \\ (a_n, a_1) & \dots & (a_n, a_{n-1}) & \lambda_1 (a_n, a_1) + \dots + \lambda_{n-1} (a_n, a_{n-1}) + (a_n, b) \end{pmatrix} = \\
&= \lambda_1 \det \underbrace{\begin{pmatrix} (a_1, a_1) & \dots & (a_1, a_{n-1}) & (a_1, a_1) \\ \vdots & \ddots & \vdots & \vdots \\ (a_n, a_1) & \dots & (a_n, a_{n-1}) & (a_n, a_1) \end{pmatrix}}_{=0} + \dots \\
&\dots + \lambda_{n-1} \det \underbrace{\begin{pmatrix} (a_1, a_1) & \dots & (a_1, a_{n-1}) & (a_1, a_{n-1}) \\ \vdots & \ddots & \vdots & \vdots \\ (a_n, a_1) & \dots & (a_n, a_{n-1}) & (a_n, a_{n-1}) \end{pmatrix}}_{=0} + \\
&+ \det \begin{pmatrix} (a_1, a_1) & \dots & (a_1, a_{n-1}) & (a_1, b) \\ \vdots & \ddots & \vdots & \vdots \\ (a_n, a_1) & \dots & (a_n, a_{n-1}) & (a_n, b) \end{pmatrix} = \\
&= \det \begin{pmatrix} (a_1, a_1) & \dots & (a_1, a_{n-1}) & \underbrace{(a_1, b)}_{=0} \\ \vdots & \ddots & \vdots & \vdots \\ (a_{n-1}, a_1) & \dots & (a_{n-1}, a_{n-1}) & \underbrace{(a_{n-1}, b)}_{=0} \\ (a_n, a_1) & \dots & (a_n, a_{n-1}) & \underbrace{(a_n, b)}_{=(b,b)} \end{pmatrix} = \\
&= \det \begin{pmatrix} (a_1, a_1) & \dots & (a_1, a_{n-1}) \\ \vdots & \ddots & \vdots \\ (a_{n-1}, a_1) & \dots & (a_{n-1}, a_{n-1}) \end{pmatrix} \cdot (b, b) = \det G(a_1, \dots, a_{n-1}) \cdot |b|^2 = \\
&= (\text{Vol}_{n-1} \Pi(a_1, \dots, a_{n-1}))^2 \cdot |b|^2 = (\text{Vol}_n \Pi(a_1, \dots, a_n))^2.
\end{aligned}$$

**Лемма 68.** Векторы  $a_1, \dots, a_n$  линейно зависимы тогда и только тогда, когда  $\det G(a_1, \dots, a_n) = 0$ .

**Доказательство.** Если векторы  $a_1, \dots, a_n$  линейно зависимы, то, без ограничения общности, можно считать, что  $a_n = \lambda_1 a_1 + \dots + \lambda_{n-1} a_{n-1}$ . Тогда  $\text{Vol}_n \Pi(a_1, \dots, a_n) = \text{Vol}_{n-1} \Pi(a_1, \dots, a_{n-1}) \cdot \underbrace{d(a_n, \langle a_1, \dots, a_{n-1} \rangle)}_{=0} = 0$ , следовательно, по предыдущей теореме,

$$\det G(a_1, \dots, a_n) = 0.$$

Пусть теперь  $\det G(a_1, \dots, a_n) = 0$ . Покажем линейную зависимость векторов  $a_1, \dots, a_n$ . Если  $a_1 = 0$ , то линейная зависимость очевидна. Предположим, что  $a_1 \neq 0$ , и рассмотрим последовательность чисел

$$0 \neq \text{Vol}_1 \Pi(a_1), \text{Vol}_2 \Pi(a_1, a_2), \dots, \text{Vol}_n \Pi(a_1, \dots, a_n) = 0.$$

Существует такой номер  $k$ , что  $\text{Vol}_{k-1} \Pi(a_1, \dots, a_{k-1}) \neq 0$ , а  $\text{Vol}_k \Pi(a_1, \dots, a_k) = 0$ . Т.к.  $\text{Vol}_k \Pi(a_1, \dots, a_k) = \text{Vol}_{k-1} \Pi(a_1, \dots, a_{k-1}) \cdot d(a_k, \langle a_1, \dots, a_{k-1} \rangle)$ , то  $d(a_k, \langle a_1, \dots, a_{k-1} \rangle) = 0$ , т.е.  $a_k \in \langle a_1, \dots, a_{k-1} \rangle$ . Следовательно векторы  $a_1, \dots, a_k$ , а значит, и  $a_1, \dots, a_n$ , линейно зависимы.  $\square$

Пусть  $V$  — евклидово или эрмитово пространство,  $a_1, \dots, a_n$  и  $b_1, \dots, b_n$  — два базиса в пространстве  $V$ , и  $C = \begin{pmatrix} c_1^1 & \dots & c_n^1 \\ \vdots & \ddots & \vdots \\ c_1^n & \dots & c_n^n \end{pmatrix}$  — матрица перехода от первого базиса к второму.

Посмотрим, как связаны матрицы Грама  $G = G(a_1, \dots, a_n)$  и  $G' = G(b_1, \dots, b_n)$ . Поскольку  $b_k = c_k^i a_i$  и элементы матрицы  $G'$  равны  $g'_{ij} = (b_i, b_j) = (c_i^k a_k, c_j^l a_l) = \overline{c_i^k} (a_k, a_l) c_j^l = \overline{c_i^k} g_{kl} c_j^l$ , то  $G' = \overline{C}^t G C$ . Если базис  $a_1, \dots, a_n$  был ортонормированным, то  $G = E = \begin{pmatrix} 1 & & \mathbf{0} \\ & \ddots & \\ \mathbf{0} & & 1 \end{pmatrix}$

и  $G' = \overline{C}^t C$ .

**Лемма 69.** Произвольная квадратная матрица  $G$  является матрицей Грама для некоторого набора линейно независимых векторов тогда и только тогда, когда существует такая невырожденная матрица  $C$ , что  $G = \overline{C}^t C$ .

**Доказательство.**

$\Rightarrow$ : пусть  $G = G(a_1, \dots, a_n)$ , выберем в пространстве ортонормированный базис, пусть  $C$  — матрица перехода от этого ортонормированного базиса в базис  $a_1, \dots, a_n$ , тогда  $G = \overline{C}^t C$ .

$\Leftarrow$ : пусть  $G = \overline{C}^t C$ , тогда  $C$  можно считать матрицей перехода от некоторого ортонормированного базиса  $a_1, \dots, a_n$  к базису  $b_1, \dots, b_n$ , и тогда  $G$  — это матрица Грама для векторов  $b_1, \dots, b_n$ .  $\square$

## Билинейные функции (формы)

**Определение 70.** Пусть  $V$  — векторное пространство над полем  $\mathbb{K}$ . Функция  $g : V \times V \rightarrow \mathbb{K}$  называется *билинейной функцией*, если она линейна по каждому аргументу, т.е.

$$\begin{aligned} g(a_1 + a_2, b) &= g(a_1, b) + g(a_2, b) & \forall a_1, a_2, b \in V; \\ g(\lambda a, b) &= \lambda g(a, b) & \forall a, b \in V, \lambda \in \mathbb{K}; \\ g(a, b_1 + b_2) &= g(a, b_1) + g(a, b_2) & \forall a, b_1, b_2 \in V; \\ g(a, \lambda b) &= \lambda g(a, b) & \forall a, b \in V, \lambda \in \mathbb{K}. \end{aligned}$$

Если выбрать базис  $e_1, \dots, e_n$  в пространстве  $V$ , то билинейную функцию можно записать матрицей  $G = (g_{ij})$ , где  $g_{ij} = g(e_i, e_j)$ . Причем (если базис зафиксирован), то существует взаимно-однозначное соответствие между квадратными матрицами и билинейными функциями, т.е. любая матрица задает какую-то функцию и разные матрицы задают разные функции.

**Пример.**

Если  $g(a, b) = (a, b)$  — обычное скалярное произведение в евклидовом пространстве, то  $g$  будет билинейной функцией, а ее матрица  $G$  будет просто матрицей Грама. Поэтому на матрицу билинейной функции можно смотреть как на обобщение матрицы Грама.

Если  $G$  — матрица билинейной функции  $g$ , то значение этой функции на двух любых векторах восстанавливается по формуле  $g(x, y) = g(x^i e_i, y^j e_j) = x^i g(e_i, e_j) y^j = x^i g_{ij} y^j$  или,

в матричной форме

$$g(x, y) = (x^1 \dots x^n)G \begin{pmatrix} y^1 \\ \vdots \\ y^n \end{pmatrix}.$$

При замене базиса  $e'_k = c_k^i e_i$ , где  $C = (c_k^i)$  — матрица перехода, матрица билинейной функции изменится следующим образом:

$$g'_{kl} = g(e'_k, e'_l) = g(c_k^i e_i, c_l^j e_j) = c_k^i g(e_i, e_j) c_l^j = c_k^i g_{ij} c_l^j,$$

т.е.  $G' = C^t G C$ , где  $G'$  — матрица той же билинейной функции в новом базисе.

На множестве билинейных функций можно естественным образом определить структуру линейного пространства (над тем же полем  $\mathbb{K}$ ), причем размерность этого пространства будет  $n^2$ , где  $n = \dim V$ . Обозначается оно  $B(V)$ . Очевидно, что  $B(V) \cong \text{Mat}(n \times n)$ .

**Определение 71.** Рангом билинейной функции называется ранг ее матрицы в произвольном базисе,  $\text{rk } g = \text{rk } G$ .

Формулы перехода к другому базису показывают, что это определение корректно. Действительно, поскольку матрица перехода  $C$  обратима,  $\text{rk } C^t G C = \text{rk } G$ .

**Определение 72.** Левым ядром билинейной функции  $g \in B(V)$  называется множество  $G_L = \{a \in V : g(a, b) = 0 \forall b \in V\}$ . Правым ядром билинейной функции называется множество  $G_R = \{a \in V : g(b, a) = 0 \forall b \in V\}$ .

Очевидно, что множества  $G_L$  и  $G_R$  являются подпространствами в  $V$ .

**Лемма 73.** Размерности левого и правого ядер совпадают и равны  $\dim G_L = \dim G_R = \dim V - \text{rk } g$ .

**Доказательство.** Запишем в матричной форме условие принадлежности вектора  $x = (x^1 \dots x^n)$  левому ядру  $G_L$ :

$$x = (x^1 \dots x^n) \in G_L \Leftrightarrow (x^1 \dots x^n)G \begin{pmatrix} y^1 \\ \vdots \\ y^n \end{pmatrix} = 0, \forall \begin{pmatrix} y^1 \\ \vdots \\ y^n \end{pmatrix}.$$

Рассмотрим строку  $(x^1 \dots x^n)G = (u^1 \dots u^n)$ . Для нее должно выполняться  $\sum_{i=1}^n u^i y^i = 0$  для любых значений  $(y^1 \dots y^n)$ , в частности и для набора  $y^1=0, \dots, y^{k-1}=0, y^k=1, y^{k+1}=0, \dots, y^n=0$ . Отсюда следует, что  $u^k = 0$ , а в силу произвольности выбора номера  $k$  получаем, что вся строка  $(u^1 \dots u^n) = (x^1 \dots x^n)G$  является нулевой. Транспонируем равенство  $(x^1 \dots x^n)G = 0$ :

$$x = (x^1 \dots x^n) \in G_L \Leftrightarrow G^t \begin{pmatrix} x^1 \\ \vdots \\ x^n \end{pmatrix} = 0.$$

Находим размерность пространства решений последней системы:

$$\dim G_L = \dim V - \text{rk } G^t = \dim V - \text{rk } G = \dim V - \text{rk } g.$$

Аналогичным образом сопоставляя правому ядру  $G_R$  систему однородных уравнений и вычисляя размерность пространства ее решений, завершаем доказательство.  $\square$

**Определение 74.** Билинейная функция  $g$  называется *невырожденной*, если  $\dim G_L = \dim G_R = 0$  (это условие равносильно тому, что  $\det G \neq 0$  или  $\text{rk } g = \dim V$ ).

**Примеры:**

1) пусть  $G = \begin{pmatrix} 0 & 1 \\ 0 & 0 \end{pmatrix}$ . Найдем левое и правое ядро:  $g(a, b) = (a^1 \ a^2) \begin{pmatrix} 0 & 1 \\ 0 & 0 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} b^1 \\ b^2 \end{pmatrix} = a^1 b^2$ . Следовательно,  $G_L = \langle e_2 \rangle$  и  $G_R = \langle e_1 \rangle$ , где  $e_1, e_2$  — базис.

2) билинейная функция может быть невырождена на всем пространстве, но быть вырожденной на подпространстве! Например, пусть  $G = \begin{pmatrix} -1 & 0 \\ 0 & 1 \end{pmatrix}$ , рассмотрим вектор  $a = \begin{pmatrix} 1 \\ 1 \end{pmatrix}$  и подпространство  $V = \langle a \rangle$ . Т.к.  $g(a, a) = 0$ , то для любых двух векторов  $b, c \in V$  (т.е. коллинеарных вектору  $a$ )  $g(b, c) = 0$ , т.е. ограничение билинейной функции  $g$  на подпространство  $V$  вырождено, в то время как сама функция  $g$  невырождена, т.к.  $\det G \neq 0$ . Отметим, что в этом примере левое и правое ядро совпали, потому (как мы увидим далее) что функция симметрична.

## Симметричные и кососимметричные билинейные функции

Если  $g : V \times V \rightarrow \mathbb{K}$  — билинейная функция, то функция  $(a, b) \mapsto g(b, a)$ , полученная из функции  $g$  заменой первого и второго аргументов, также является билинейной функцией. Мы будем ее обозначать  $g^t$ ,  $g^t(a, b) = g(b, a)$ .

**Определение 75.** Билинейная функция  $g$  называется *симметричной*, если  $g^t = g$ , т.е. если  $g(b, a) = g(a, b)$ ; *кососимметричной*, если  $g^t = -g$ , т.е. если  $g(b, a) = -g(a, b)$ .

**Утверждение 76.** Если билинейная функция симметрична (или кососимметрична), то ее левое и правое ядра совпадают.

**Доказательство.** Очевидно (см. определение левого и правого ядер).  $\square$

В случае (косо)симметричной билинейной функции  $g$  корректно определено ее ядро  $\text{Ker } g = G_L = G_R$ .

**Определение 77.** Функция  $f : V \rightarrow \mathbb{K}$  называется *квадратичной функцией (формой)*, если существует такая билинейная функция  $g$ , что  $f(a) = g(a, a)$  для любого  $a \in V$ .

Заметим, что если  $f$  — квадратичная функция, то

$$f(a + b) = g(a + b, a + b) = g(a, a) + g(a, b) + g(b, a) + g(b, b),$$

следовательно,  $g(b, a) + g(a, b) = f(a + b) - f(a) - f(b)$ . Если поле  $\mathbb{K}$  не характеристики 2 (поля характеристики 2 мы вообще далее не будем рассматривать, поскольку нам часто придется использовать деление пополам), то определим билинейную функцию  $h$  равенством  $h(a, b) = \frac{1}{2}(g(a, b) + g(b, a))$ . Эта функция является симметричной и  $h(a, a) = g(a, a) = f(a)$ , т.е. ее можно использовать вместо произвольной функции  $g$  в определении квадратичной функции.

Таким образом, определение квадратичной функции можно сделать более жестким, а именно потребовать симметричность функции  $g$ .

Мы получили, что любая симметричная билинейная функция  $g$  задает квадратичную функцию  $f$  равенством  $f(a) = g(a, a)$ , и наоборот, по формуле  $g(a, b) = \frac{1}{2}(f(a + b) - f(a) - f(b))$  любая квадратичная функция задает симметричную билинейную функцию. Ясно, что это соответствие взаимно однозначно, когда характеристика поля  $\mathbb{K}$  отлична от 2.

**Утверждение 78.** Любая билинейная функция допускает единственное разложение в сумму симметричной и кососимметричной билинейных функций.

### Доказательство.

Существование указанного разложения очевидно, т.к.  $g(x, y) = \frac{1}{2}(g(x, y) + g(y, x)) + \frac{1}{2}(g(x, y) - g(y, x))$ .

Единственность. Сначала убедимся, что если билинейная функция одновременно симметрична и кососимметрична, то она нулевая. Действительно, если  $g(a, b) = g(b, a) = -g(b, a)$ , то  $2g(b, a) = 0$ , поэтому (характеристика поля не равна 2)  $g(b, a) = 0$  для всех  $a, b$ .

Пусть теперь функция  $g$  обладает двумя разложениями указанного вида,  $g = g_1 + g_2 = h_1 + h_2$ , где  $g_1, h_1$  симметричны, а  $g_2, h_2$  кососимметричны. Тогда  $0 = (g_1 - h_1) + (g_2 - h_2)$ , откуда следует, что как функция  $g_2 - h_2$ , так и функция  $g_1 - h_1$ , должна быть одновременно симметричной и кососимметричной, поэтому обе эти функции равны нулю.  $\square$

## Метод Лагранжа выделения полных квадратов и нормальный вид симметричной функции

**Теорема 79.** 1) у любой симметричной билинейной функции на вещественном векторном пространстве существует базис, в котором ее матрица имеет диагональный вид с числами  $0, \pm 1$  на диагонали.

2) у любой симметричной билинейной функции на комплексном векторном пространстве существует базис, в котором ее матрица имеет диагональный вид с числами  $0, 1$  на диагонали.

### Доказательство.

Для приведения матрицы симметричной билинейной функции к нормальному виду воспользуемся методом Лагранжа выделения полных квадратов.

Мы установили ранее, что любая симметричная билинейная функция  $g(x, y)$  однозначно восстанавливается по своей квадратичной форме  $Q(x) = g(x, x)$ . Будем приводить к нормальному виду квадратичную форму  $Q(x) = g_{11}(x^1)^2 + 2g_{12}x^1x^2 + \dots$

Возможны три случая:

а) Коэффициент  $g_{11}$  при квадрате  $(x^1)^2$  не равен нулю. Выделим полный квадрат, содержащий  $(x^1)^2$ :

$$\begin{aligned} Q(x) &= g_{11} \left( (x^1)^2 + \frac{2g_{12}}{g_{11}}x^1x^2 + \dots + \frac{2g_{1n}}{g_{11}}x^1x^n \right) + \sum_{i,j>1} g_{ij}x^i x^j = \\ &= g_{11} \left( x^1 + \frac{g_{12}}{g_{11}}x^2 + \dots + \frac{g_{1n}}{g_{11}}x^n \right)^2 - \sum_{i,j>1} \frac{g_{1i}g_{1j}}{g_{11}}x^i x^j + \sum_{i,j>1} g_{ij}x^i x^j. \end{aligned}$$

Сделаем замену координат

$$\begin{cases} \tilde{x}^1 = x^1 + \frac{g_{12}}{g_{11}}x^2 + \dots + \frac{g_{1n}}{g_{11}}x^n, \\ \tilde{x}^2 = x^2, \\ \dots \\ \tilde{x}^n = x^n. \end{cases}$$

получим  $Q(x) = g_{11}(\tilde{x}^1)^2 + \dots$ , где многоточие стоит вместо слагаемых, не содержащих переменную  $\tilde{x}^1$ .

б)  $g_{11} = 0$ , но имеется ненулевое слагаемое вида  $g_{ii}(x^i)^2$  с  $i > 1$ . В этом случае, мы можем сделать другую замену координат:

$$\begin{cases} x^i = \tilde{x}^1, \\ x^1 = \tilde{x}^i, \\ x^k = \tilde{x}^k, \quad k \neq 1, i. \end{cases}$$

После этой замены коэффициент  $\tilde{g}_{11} = g_{ii}$  перед  $(\tilde{x}^1)^2$  уже отличен от нуля, что сводит задачу к предыдущему случаю.

в) все коэффициенты  $g_{ii}$  при квадратах координат  $(x^i)^2$  равны нулю. Этот случай можно свести к б) линейной заменой координат: сначала мы найдем ненулевое слагаемое в  $Q(x)$  вида  $2g_{kl}x^kx^l$  (этого нельзя сделать только у формы тождественно равной нулю), а затем сделаем такую замену координат:

$$\begin{cases} x^k &= \tilde{x}^k + \tilde{x}^l, \\ x^l &= \tilde{x}^k - \tilde{x}^l, \\ x^m &= \tilde{x}^m, \quad m \neq k, l \end{cases}$$

После этой замены (только уже в новых координатах)  $x^kx^l = (\tilde{x}^k)^2 - (\tilde{x}^l)^2$  и у нас есть на выбор два квадрата  $2g_{kl}(\tilde{x}^k)^2$  и  $2g_{kl}(\tilde{x}^l)^2$ .

После выделения полного квадрата  $(\tilde{x}^1)^2$  оставшиеся в  $Q(x)$  слагаемые, не содержащие  $\tilde{x}^1$ , представляют собой квадратичную форму уже от меньшего числа неизвестных. Применяя очевидное индуктивное предположение получим, что  $Q(x) = \tilde{g}_{11}(\tilde{x}^1)^2 + \tilde{g}_{22}(\tilde{x}^2)^2 + \dots + \tilde{g}_{nn}(\tilde{x}^n)^2$ . Говоря другими словами, в новом базисе матрица  $\tilde{G}$  квадратичной функции  $Q(x)$  будет диагональной с элементами  $\tilde{g}_{11}, \tilde{g}_{22}, \dots, \tilde{g}_{nn}$  на диагонали.

Далее изучение вещественного случая будет отличаться от комплексного. "Меняя местами" переменные, т.е. делая преобразования координат как в случае б), мы можем добиться того, что положительные коэффициенты  $\tilde{g}_{ii} > 0$  идут первыми (если они есть конечно), затем отрицательные  $\tilde{g}_{ii} < 0$ , и наконец нулевые  $\tilde{g}_{ii} = 0$ :

$$\tilde{g}_{11} > 0, \dots, \tilde{g}_{kk} > 0, \tilde{g}_{k+1,k+1} < 0, \dots, \tilde{g}_{k+l,k+l} < 0, \tilde{g}_{k+l+1,k+l+1} = 0, \dots, \tilde{g}_{k+l+s,k+l+s} = 0.$$

Эту диагональную матрицу можно упростить еще больше, сделав следующее преобразование "гомотетии":

$$\begin{cases} x'^1 &= \sqrt{|\tilde{g}_{11}|}\tilde{x}^1, \\ \dots &\dots \dots \dots \dots \\ x'^{k+l} &= \sqrt{|\tilde{g}_{k+1,k+1}|}\tilde{x}^{k+l}, \\ x'^m &= \tilde{x}^m, \quad k+l \leq m \leq n \end{cases}$$

Окончательно (в системе координат  $(x'^1, \dots, x'^m)$ ) вид нашей квадратичной формы будет таков:

$$Q(x) = (x'^1)^2 + \dots + (x'^k)^2 - (x'^{k+1})^2 - \dots - (x'^{k+l})^2.$$

Данный вид называется **нормальным видом вещественной квадратичной формы**  $Q(x)$ .

В комплексном же случае нет нужды "сортировать" квадраты координат на положительные и отрицательные, достаточно записать подряд сначала ненулевые квадраты, а корень можно извлечь непосредственно из  $\tilde{g}_{ii}$ :

$$\begin{cases} x'^1 &= \sqrt{\tilde{g}_{11}}\tilde{x}^1, \\ \dots & \\ x'^r &= \sqrt{\tilde{g}_{r,r}}\tilde{x}^r, \\ x'^m &= \tilde{x}^m, \quad r \leq m \leq n \end{cases}$$

И в системе координат  $(x'^1, \dots, x'^m)$  вид нашей комплексной квадратичной формы (называемый **нормальным видом комплексной квадратичной формы**) будет выглядеть так:

$$Q(x) = (x'^1)^2 + \dots + (x'^r)^2.$$

Переходя к соответствующей вещественной симметричной билинейной форме, мы заключаем, что для нее существует базис, в котором она имеет нормальный вид

$$g(x, y) = x^1y^1 + \dots + x^ky^k - x^{k+1}y^{k+1} - \dots - x^{k+l}y^{k+l}.$$



Пусть  $k > k'$ , тогда  $\dim V_+ = k$ ,  $\dim(\tilde{V}_- \oplus \tilde{V}_0) = \dim \tilde{V}_- + \dim \tilde{V}_0 = l' + s = \dim W - k'$ . Следовательно,

$$\dim V_+ + \dim(\tilde{V}_- \oplus \tilde{V}_0) = k + \dim W - k' > \dim W,$$

значит, пересечение этих подпространств нетривиально,  $V_+ \cap (\tilde{V}_- \oplus \tilde{V}_0) \neq \{0\}$ . Возьмем произвольный ненулевой вектор из этого пересечения,  $x \in V_+ \cap (\tilde{V}_- \oplus \tilde{V}_0)$ . Т.к.  $x \in V_+$ ,  $x \neq 0$ , то  $Q(x) > 0$ , но, с другой стороны, т.к.  $x \in \tilde{V}_- \oplus \tilde{V}_0$ , то  $Q(x) \leq 0$ . Получили противоречие. Случай  $k < k'$  рассматривается аналогично.  $\square$

## Теорема Якоби. Критерий Сильвестра

Сигнатура и нормальный вид симметричной билинейной (или квадратичной) функции могут быть определены и без нахождения в явном виде замены координат.

Напомним, что угловым  $\Delta_k$  минором порядка  $k$  квадратной матрицы  $G$  называется минор, составленный из первых  $k$  строк и  $k$  столбцов.

**Теорема 82 (Якоби).** Пусть  $G$  — матрица симметричной билинейной функции  $g$  в некотором базисе. Пусть все угловые миноры  $\Delta_k$  до порядка  $r = \text{rk } G$  отличны от 0. Тогда существует базис, в котором функция  $g$  имеет вид  $g(x, y) = \Delta_1 x^1 y^1 + \frac{\Delta_2}{\Delta_1} x^2 y^2 + \dots + \frac{\Delta_r}{\Delta_{r-1}} x^r y^r$ , где  $\Delta_i$  —  $i$ -й угловой минор.

**Доказательство.** Будем искать новый базис в виде

$$\begin{aligned} e'_1 &= e_1; \\ e'_2 &= e_2 + c_2^1 e'_1; \\ e'_3 &= e_3 + c_3^1 e'_1 + c_3^2 e'_2; \\ &\dots \\ e'_n &= e_n + c_n^1 e'_1 + \dots + c_n^{n-1} e'_{n-1}, \end{aligned}$$

где  $e_1, \dots, e_n$  — тот базис, в котором нам дана матрица функции  $g$ . Такое преобразование удобно тем, что (также как в обычном процессе ортогонализации) для любого номера  $k$  линейные оболочки векторов  $e_1, \dots, e_k$  и векторов  $e'_1, \dots, e'_k$  совпадают. Матрица перехода

при таком преобразовании верхнетреугольна, т.е. имеет вид  $C = \begin{pmatrix} 1 & & \star \\ & \ddots & \\ \mathbf{0} & & 1 \end{pmatrix}$ , поэтому

ее определитель равен 1. Кроме того, поскольку изменение матрицы  $G$  при такой замене координат сводится к элементарным преобразованиям строк и столбцов, определители угловых миноров не изменяются (иначе это можно показать так: если мы ограничимся первыми  $k$  координатами и пространством  $\langle e_1, \dots, e_k \rangle$ , то матрица перехода  $C_k$  также будет иметь единичный определитель, и матрица углового минора изменится по формуле  $G'_k = C_k^t G_k C_k$ , поэтому  $\Delta'_k = |C_k^t| |G_k| |C_k| = \Delta_k$ ).

Коэффициенты  $c_i^j$  будем искать следующим образом. Сначала мы их найдем для индексов  $j \leq r$ , где  $r = \text{rk } G$ . Коэффициент  $c_2^1$  определим из равенства  $g(e_1, e'_2) = g(e'_1, e'_2) = 0$ . Это равенство дает уравнение  $g(e_1, e_2) + c_2^1 g(e_1, e_1) = 0$ , которое имеет решение, поскольку по предположению  $g(e_1, e_1) = \Delta_1 \neq 0$ . Аналогично можно найти  $c_3^1$  и  $c_3^2$  из условия  $g(e'_3, e'_1) = g(e'_3, e'_2) = 0$ , затем найдем  $c_4^1, c_4^2$  и  $c_4^3$  и т.п. пока нижний индекс не станет равным  $r$ . Действительно, если мы уже нашли векторы  $e'_2, \dots, e'_{k-1}$ , то коэффициенты  $c_k^i$  для вектора  $e'_k$  ищутся из условия  $g(e'_k, e'_1) = \dots = g(e'_k, e'_{k-1}) = 0$ , которое дает систему линейных уравнений

$$\begin{cases} c_k^1 g(e'_1, e'_1) + \dots + c_k^{k-1} g(e'_{k-1}, e'_1) &= -g(e_k, e'_1) \\ \dots & \dots \\ c_k^1 g(e'_1, e'_{k-1}) + \dots + c_k^{k-1} g(e'_{k-1}, e'_{k-1}) &= -g(e_k, e'_{k-1}) \end{cases}.$$



**Теорема 84** (Критерий Сильвестра). *Функция  $Q(x)$  положительно определена тогда и только тогда, когда в ее матрице  $G$  (в произвольном базисе) все угловые миноры положительны.*

**Доказательство.** Если все угловые миноры положительны, то по предыдущей теореме функция  $Q(x)$  имеет вид  $Q(x) = \lambda_1(x^1)^2 + \dots + \lambda_n(x^n)^2$ , где  $n$  — размерность пространства, а  $\lambda_i > 0$  при всех  $i = 1, \dots, n$ , следовательно,  $Q(x)$  положительно определена.

Обратно, предположим, что функция  $Q(x)$  положительно определена. Докажем сначала, что все угловые миноры будут ненулевыми. Отметим сразу, что  $\det G = \Delta_n \neq 0$ , т.к. функция  $Q(x)$  невырождена и ее ранг равен  $n$ . Поскольку функция  $Q(x)$  положительно определена, то и ее ограничения на любые подпространства также будут положительно определенными, а, следовательно, и невырожденными. Т.к.  $G_k$  — это матрица ограничения  $Q(x)$  на  $\langle e_1, \dots, e_k \rangle$ , то  $\Delta_k \neq 0$  для всех  $k$ . Следовательно, все угловые миноры ненулевые. Воспользуемся предыдущей теоремой: чтобы функция  $g(x, y) = \lambda_1 x^1 y^1 + \dots + \lambda_n x^n y^n$  была невырожденной (т.е. чтобы все  $\lambda_i$  были положительными) необходимо, чтобы все  $\Delta_i$  были положительными.  $\square$

## Обобщенное ортогональное дополнение

**Определение 85.** Пусть  $V \subset W$ , а на  $W$  задана (косо)симметричная билинейная функция  $g$ , тогда  $V^\perp = \{a \in W : g(a, b) = 0 \ \forall b \in V\}$ .

Иногда пишут  $\perp_g$  вместо  $\perp$ , чтобы явно указать, что это определение зависит от (косо)симметричной функции  $g$ .

**Пример.**

Пусть  $G = \begin{pmatrix} -1 & 0 \\ 0 & 1 \end{pmatrix}$  в базисе  $e_1, e_2$  и пусть  $a = e_1 + e_2$ . Обозначим  $V_1 = \langle e_1 \rangle$ ,  $V_2 = \langle e_2 \rangle$ ,  $V_3 = \langle a \rangle$ . Тогда  $V_1^\perp = V_2$ ,  $V_3^\perp = V_3$ . Видно, что ортогональное дополнение  $\perp_g$  в случае произвольной билинейной симметричной функции не очень похоже на обычное ортогональное дополнение. Случай кососимметричной билинейной функции выглядит еще более экзотичным.

Напомним, что если билинейная функция  $g$  симметрична или кососимметрична, ее правое и левое ядро совпадают. Мы его обозначаем через  $\text{Ker } g$ .

**Лемма 86.**  $\dim V^\perp \geq \dim W - \dim V$ , причем равенство достигается тогда и только тогда, когда  $\text{Ker } g \cap V = \{0\}$ .

**Доказательство.** Выберем базис  $e_1, \dots, e_r$  в  $V$ . Тогда любой вектор  $b \in V$  можно записать в виде  $b = b^i e_i$ ,  $1 \leq i \leq r$ . Тогда условие  $a \in V^\perp$  эквивалентно равенствам  $g(a, e_i) = 0$  для всех  $i = 1, \dots, r$ . Дополним выбранный базис до базиса всего пространства. Тогда на  $n$  координат вектора  $a$  мы будем иметь систему из  $r$  линейных уравнений

$$\begin{cases} g(a, e_1) = 0 \\ \dots\dots\dots \\ g(a, e_r) = 0. \end{cases}$$

Размерность пространства решений этой системы (т.е. пространства  $V^\perp$ ) удовлетворяет неравенству  $\dim V^\perp \geq n - r = \dim W - \dim V$  (здесь стоит неравенство, потому что уравнения этой системы могут быть линейно зависимыми).

Равенство будет достигаться тогда и только тогда, когда ранг этой системы равен в точности  $r$ , т.е. все строки линейно независимы. Пусть для некоторых коэффициентов  $\lambda_i$

$$\sum_{i=1}^r \lambda_i g(a, e_i) = g(a, \sum_{i=1}^r \lambda_i e_i) = g(a, b) = 0$$

(здесь  $b = \sum_{i=1}^r \lambda_i e_i \in V$ ). Если ранг системы уравнений меньше  $r$ , т.е. если строки линейно зависимы, то это равносильно тому, что для некоторого  $b \in V$ ,  $b \neq 0$ , равенство  $g(a, b) = 0$  выполнено для всех  $a \in W$  (т.е. отображение  $a \mapsto g(a, b)$  тождественно равно нулю). Но это значит, что  $b \in \text{Ker } g$ , или, другими словами,  $V \cap \text{Ker } g \neq \{0\}$ . Но тогда линейная независимость, наоборот, означает, что  $V \cap \text{Ker } g = \{0\}$ .  $\square$

**Лемма 87.**  $V \cap V^\perp = \text{Ker } g_V$ , где  $g_V$  — ограничение  $g$  на  $V$ .

**Доказательство.** Возьмем произвольный вектор  $a \in V \cap V^\perp$ , тогда  $a \in V$  и  $g(a, b) = 0$  для любого  $b \in V$ , поэтому, по определению,  $a \in \text{Ker } g_V$ .

Возьмем произвольный вектор  $c \in \text{Ker } g_V$ , тогда  $c \in V$  (т.к.  $g_V$  определена только на  $V$ ) и  $g(c, b) = 0$  для любого  $b \in V$ , следовательно,  $c \in V^\perp$ , поэтому  $c \in V \cap V^\perp$ .  $\square$

**Следствие 88.** Если  $\text{Ker } g_V = \{0\}$  (т.е. ограничение  $g$  на  $V$  не вырождено), то  $W = V \oplus V^\perp$ .

**Доказательство.** Т.к.  $V \cap V^\perp = \{0\}$ , то  $V + V^\perp = V \oplus V^\perp \subset W$  (т.е. сумма — прямая), причем  $\dim(V \oplus V^\perp) = \dim V + \dim V^\perp \geq \dim V + (\dim W - \dim V) = \dim W$ , следовательно,  $V \oplus V^\perp = W$ .  $\square$

**Лемма 89.** Если ограничения  $g$  на  $V$  и на  $V^\perp$  невырождены, то  $(V^\perp)^\perp = V$ .

**Доказательство.** Вложение  $V \subset (V^\perp)^\perp$  имеет место независимо от условий на  $g$ . Действительно, если  $a \in V$ , то  $g(a, b) = 0$  для любого  $b \in V^\perp$ .

Докажем совпадение  $V$  и  $(V^\perp)^\perp$ . Поскольку ограничения  $g$  на  $V$  и  $V^\perp$  невырождены, имеют место разложения  $W = V \oplus V^\perp = V^\perp \oplus (V^\perp)^\perp$ . Поэтому  $\dim V = \dim (V^\perp)^\perp$ , и из совпадения размерностей пространства  $(V^\perp)^\perp$  и его подпространства  $V$  следует их совпадение.  $\square$

**Лемма 90.** Пусть  $W = V \oplus V^\perp$ ,  $e_1, \dots, e_r$  — базис в  $V$ ,  $e_{r+1}, \dots, e_n$  — базис в  $V^\perp$ . Тогда в базисе  $e_1, \dots, e_n$  матрица билинейной функции имеет вид  $G = \left( \begin{array}{c|c} \star & 0 \\ \hline 0 & \star \end{array} \right)$ .

**Доказательство.** Поскольку при  $i \leq r, j > r$  (и наоборот, при  $i > r, j \leq r$ )  $g(e_i, e_j) = 0$ , так как векторы  $e_i, e_j$  принадлежат различным прямым слагаемым, то в левом нижнем и правом верхнем углах матрицы будут нули.  $\square$

## Кососимметрические билинейные функции

Пусть  $g$  — кососимметрическая билинейная функция на пространстве  $W$ .

Рассмотрим сначала случай, когда размерность  $W$  мала.

1. Т.к.  $g(e, e) = -g(e, e)$ , то любая кососимметричная функция на одномерном пространстве тождественно равна нулю.

2. В двумерном случае, если  $g$  не тождественно равна нулю, то найдутся такие векторы  $a, b \in W$ , что  $g(a, b) = \alpha \neq 0$ . При этом эти два вектора обязаны быть линейно независимыми: если  $b = \lambda a$ , то  $g(a, b) = \lambda g(a, a) = 0$ . Следовательно, они образуют базис в двумерном пространстве  $W$ . В этом базисе матрица функции  $g$  имеет вид

$G = \begin{pmatrix} g(a, a) & g(a, b) \\ g(b, a) & g(b, b) \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 0 & \alpha \\ -\alpha & 0 \end{pmatrix}$ . Взяв базис  $e_1 = a, e_2 = \frac{1}{\alpha} b$ , получим в нем матрицу

$G' = \begin{pmatrix} 0 & 1 \\ -1 & 0 \end{pmatrix}$ . Таким образом, у любой кососимметрической функции на двумерном пространстве существует базис, в котором ее матрица имеет один из двух видов —

$\begin{pmatrix} 0 & 1 \\ -1 & 0 \end{pmatrix}$  или  $\begin{pmatrix} 0 & 0 \\ 0 & 0 \end{pmatrix}$ .

**Теорема 91.** Для любой кососимметричной билинейной функции  $g$  на вещественном или комплексном векторном пространстве существует базис, в котором его матрица имеет блочно-диагональный вид с блоками  $\begin{pmatrix} 0 & 1 \\ -1 & 0 \end{pmatrix}$  и  $(0)$  на диагонали. Этот вид единственен, с точностью до перестановки блоков.

**Доказательство.** Если  $g \neq 0$ , то найдутся такие линейно независимые векторы  $a, b \in W$ , что  $g(a, b) \neq 0$ . Без ограничения общности можно считать, что  $g(a, b) = 1$ . Возьмем  $V = \langle a, b \rangle \subset W$ . Ограничение  $g_V$  функции  $g$  на  $V$  невырождено, т.к. матрица функции  $g_V$  равна  $\begin{pmatrix} 0 & 1 \\ -1 & 0 \end{pmatrix}$ , следовательно,  $W = V \oplus V^\perp$ , и  $\dim V^\perp = n - 2$ . В  $V^\perp$  по предположению индукции можно выбрать нужный базис. Добавив к нему векторы  $a$  и  $b$ , получим искомый базис.

Итак, любая кососимметрическая билинейная функция имеет нормальный вид  $g(x, y) = x^1 y^2 - x^2 y^1 + x^3 y^4 - x^4 y^3 + \dots + x^{2k-1} y^{2k} - x^{2k} y^{2k-1}$ . Единственность следует из того, что число  $2k = \text{rk } G$  не зависит от выбора базиса. □

## Симметрические билинейные функции на евклидовом пространстве

Приступим к рассмотрению билинейных функций на евклидовом пространстве. Пусть нам задано такое пространство  $V$  со скалярным произведением  $(\cdot, \cdot)$ .

Рассмотрим симметричную билинейную функцию  $g$  и соответствующую ей квадратичную функцию  $Q(x) = g(x, x)$ .

Пусть  $t \in \mathbb{R}$ . Вектор-функция  $a(t)$  называется *дифференцируемой*, если все координаты  $a^1(t), \dots, a^n(t)$  векторнозначной функции  $a(t)$  дифференцируемы. Легко проверить, что это определение не зависит от выбора базиса, в котором эти координаты записаны (хотя сами координаты от базиса зависят). Производную вектор-функции  $a$  обозначим  $a'$  или  $\frac{da}{dt}$ . Рассмотрим числовую функцию  $Q(a(t)) = g(a(t), a(t))$ .

**Лемма 92.**  $\frac{dQ(a(t))}{dt} = 2g(a(t), \frac{da(t)}{dt})$ .

**Доказательство.** Выберем базис; пусть  $g_{ij}$  — коэффициенты матрицы симметричной билинейной функции (= матрицы квадратичной функции),  $a^i(t)$  — координаты вектор-функции в этом базисе. Тогда

$$\begin{aligned} \frac{dQ(a(t))}{dt} &= \frac{d}{dt} \sum_{i,j=1}^n g_{ij} a^i(t) a^j(t) = \\ &= \sum_{i,j=1}^n \left( g_{ij} \frac{da^i(t)}{dt} a^j(t) + g_{ij} a^i(t) \frac{da^j(t)}{dt} \right) = \\ &= g \left( a(t), \frac{da(t)}{dt} \right) + g \left( \frac{da(t)}{dt}, a(t) \right) = \\ &= 2g \left( a(t), \frac{da(t)}{dt} \right). \end{aligned}$$

□

Нам понадобится следующее утверждение из курса математического анализа.

**Теорема 93.** Непрерывная функция  $f$ , заданная на замкнутом ограниченном множестве  $S \subset \mathbb{R}^n$  достигает своего максимального значения в некоторой точке  $x \in S$ .

Применим это утверждение к функции  $f(x) = Q(x)$  на множестве векторов  $x$  единичной длины, т.е.  $S = \{x \in V : |x| = 1\}$ . Итак, существует вектор  $a \in S$ , на котором функция  $Q(x)$  достигает своего максимума на множестве  $S$ .

Возьмем вектор  $b \in V$ , длины 1, и рассмотрим вектор-функцию  $x(t) = \cos ta + \sin tb$ .

**Лемма 94.** Если  $(a, b) = 0$ , то  $g(a, b) = 0$ .

**Доказательство.** Сначала заметим, что если  $(a, b) = 0$ , то  $|x(t)| = 1$  для любого  $t$ , поэтому  $x(t) \in S$ . Действительно,  $|x(t)|^2 = (\cos ta + \sin tb, \cos ta + \sin tb) = \cos^2 t(a, a) + 2 \cos t \sin t(a, b) + \sin^2 t(b, b) = \cos^2 t + \sin^2 t = 1$ .

Так как функция  $Q(x)$  достигает максимума на  $S$  при  $x = a$ , функция  $h(t) = Q(x(t))$  достигает максимума при  $t = 0$  (т.к.  $x(0) = a$ ). Эта функция дифференцируемая, поэтому  $\frac{d}{dt}h(t)|_{t=0} = 0$ . По Лемме 92,  $0 = g(x(0), \frac{dx}{dt}|_{t=0}) = g(a, b)$  (т.к.  $\frac{dx}{dt}|_{t=0} = b$ ). □

**Теорема 95.** Пусть  $Q$  — квадратичная функция на евклидовом пространстве  $V$ . Тогда существует ортонормированный базис  $e_1, \dots, e_n$ , в котором матрица  $G$  функции  $Q$  имеет диагональный вид.

**Доказательство.** Доказываем по индукции по размерности. Если  $n = \dim V = 1$ , то утверждение очевидно — одномерная матрица есть число. Докажем индукционный переход. Пусть  $a$  — вектор единичной длины, на котором функция  $Q(x)$  достигает максимума на  $S$ . Возьмем его в качестве первого базисного вектора,  $e_1 = a$ , и дополним его до ортонормированного базиса всего  $V$  векторами  $e_2, \dots, e_n$ . Поскольку в этом базисе коэффициенты квадратичной функции равны  $g_{ij} = g(e_i, e_j)$ , по Лемме 94 получаем, что  $g_{1i} = 0 = g_{i,1}$  для  $i = 2, \dots, n$ . Обозначим  $g_{11} = \lambda_1$ . Тогда матрица квадратичной функции  $Q$  в указанном

базисе имеет вид  $G = \begin{pmatrix} \lambda_1 & 0 & \dots & 0 \\ 0 & & & \\ \vdots & G' & & \\ 0 & & & \end{pmatrix}$ . Матрица  $G'$  — матрица квадратичной функции на

подпространстве  $L = \langle e_2, \dots, e_n \rangle$ ,  $\dim L = n - 1$ . По предположению индукции, в  $L$  существует ортонормированный базис, в котором матрица этой функции имеет диагональный

вид,  $\tilde{G}' = \begin{pmatrix} \lambda_2 & & \\ & \ddots & \\ & & \lambda_n \end{pmatrix}$ .

□

**Лемма 96.** Указанный в теореме диагональный вид единственен с точностью до перестановки диагональных элементов.

**Доказательство.** Пусть  $G$  — матрица квадратичной функции  $Q$  в некотором ортонормированном базисе, а  $\tilde{G}$  — ее же матрица в другом ортонормированном базисе. Тогда  $\tilde{G} = C^t G C$ , где  $C$  — ортогональная матрица перехода, и

$$\det(\tilde{G} - \lambda E) = \det(C^t G C - \lambda E) = \det(C^t (G - \lambda E) C) = \det(G - \lambda E),$$

поэтому корни многочлена  $\det(G - \lambda E)$  не зависят от выбора ортонормированного базиса.

Но если  $\tilde{G} = \begin{pmatrix} \lambda_1 & & \\ & \ddots & \\ & & \lambda_n \end{pmatrix}$ , то эти корни равны  $\lambda_1, \dots, \lambda_n$ .

□

**Определение 97.** Этот диагональный вид называется *каноническим видом* билинейной функции. Векторы соответствующего базиса (он тоже называется каноническим базисом) называются главными осями функции  $Q$ , и иногда приведение к каноническому виду называют приведением к главным осям.

Например, в трехмерном пространстве уравнение  $Q(x) = 1$  задает поверхность второго порядка, а ее уравнение в главных осях имеет вид  $\lambda_1(x^1)^2 + \lambda_2(x^2)^2 + \lambda_3(x^3)^2 = 1$ .

## Пара симметричных билинейных функций

**Теорема 98.** Пусть на векторном пространстве  $V$  заданы две билинейные симметричные функции  $g$  и  $h$ , и пусть  $g$  положительно определена, т.е.  $g(x, x) > 0 \forall x \neq 0$ . Тогда существует базис в  $V$ , в котором одновременно матрица функции  $g$  имеет нормальный вид, а матрица функции  $h$  — канонический (т.е. матрица функции  $g$  единична, а матрица функции  $h$  — диагональна).

**Доказательство.** Идея доказательства состоит в том, что, поскольку функция  $g$  положительно определена, то на  $V$  с ее помощью можно определить скалярное произведение по формуле  $(a, b) := g(a, b)$  (все аксиомы скалярного произведения легко проверяются). Следовательно, на  $V$  можно ввести структуру евклидова пространства. При этом в любом ортонормированном базисе (относительно введенного только что скалярного произведения) матрица Грама (она же — матрица функции  $g$ ) будет единичной. По предыдущей теореме существует ортонормированный базис, в котором матрица функции  $h$  имеет канонический вид.  $\square$

Покажем, как найти канонический вид функции  $h$  и канонический базис. Рассмотрим определитель  $\det(H - \lambda G)$ , где  $H$  — матрица функции  $h$ , а  $G$  — матрица функции  $g$  в некотором базисе  $e_1, \dots, e_n$ . Введем скалярное произведение с помощью функции  $g$ . Пусть  $e'_1, \dots, e'_n$  — ортонормированный базис (по отношению к введенному скалярному произведению). Пусть  $H'$  и  $G'$  — матрицы этих функций в базисе  $e'_1, \dots, e'_n$ . Пусть также  $C$  — матрица перехода от базиса  $e'_1, \dots, e'_n$  к  $e_1, \dots, e_n$ . Тогда  $G = C^t G' C$  и  $H = C^t H' C$ , причем, т.к. базис  $e'_1, \dots, e'_n$  ортонормирован, то  $G' = E$ . Получим

$$\det(H - \lambda G) = \det(C^t H' C - \lambda C^t E C) = \underbrace{\det C^t}_{\neq 0} \det(H' - \lambda E) \underbrace{\det C}_{\neq 0},$$

следовательно, многочлены  $\det(H - \lambda G)$  и  $\det(H' - \lambda E)$  отличаются лишь числовым множителем, значит их корни совпадают. Т.к. диагональные элементы канонического вида функции  $h$  — это корни многочлена  $\det(H' - \lambda E)$ , то они будут также корнями уравнения  $\det(H - \lambda G)$ . Последнее уравнение называется *обобщенным характеристическим уравнением* для пары симметричных билинейных функций.

**Нахождение канонического базиса.** Пусть  $x$  — собственный вектор матрицы  $H'$ , отвечающий собственному значению  $\lambda$ . Пусть  $X$  — столбец координат этого вектора в ортонормированном базисе  $e_1, \dots, e_n$ , а  $X'$  — столбец координат этого же вектора в первоначальном базисе  $e'_1, \dots, e'_n$ . Чтобы найти  $X'$ , нужно решить уравнение  $(H' - \lambda E)X' = 0$ . Т.к.  $X' = CX$ , то это уравнение равносильно уравнению  $(H' - \lambda E)CX = 0$ , домножим его слева на  $C^t$  и получим  $C^t(H' - \lambda E)CX = 0$ , т.е.  $(H - \lambda G)X = 0$ .

Таким образом, мы доказали следующее утверждение:

**Лемма 99.** Корни многочлена  $\det(H - \lambda G)$  не зависят от выбора базиса и являются диагональными элементами канонического вида матрицы функции  $h$ , а координаты векторов канонического базиса ищутся как решение системы уравнений  $(H - \lambda G)X = 0$ .

Покажем на примере, что требование положительной определенности хотя бы одной из двух функций существенно. Пусть билинейные симметричные функции  $g$  и  $h$  заданы



**Лемма 102.** *Каждое из этих двух множеств образует группу (по умножению).*

**Доказательство.** Так как оба базиса — одного типа (ортонормированные или гамильтоновы), матрица соответствующей билинейной функции имеет в них один и тот же вид  $G$ . Если  $C$  — матрица перехода, то  $G = C^t G C$ . Тогда  $(C^t)^{-1} G C^{-1} = G$ , поэтому матрица  $C^{-1}$  лежит в том же множестве. Если  $C_1$  и  $C_2$  удовлетворяют равенству  $G = C^t G C$ , то  $(C_1 C_2)^t G (C_1 C_2) = C_2^t (C_1^t G C_1) C_2 = C_2^t G C_2 = G$ , и  $C_1 C_2$  также удовлетворяет этому равенству. Наконец, единичная матрица, являясь матрицей перехода от некоторого базиса к нему же, также удовлетворяет этому равенству. □

Эти группы имеют специальные названия и обозначения:

- *псевдоортогональная группа  $O(p, q)$*  — группа матриц перехода в псевдоевклидовом пространстве с сигнатурой  $(p, q, 0)$  (если  $q = 0$ , то группу  $O(p, 0)$  называют ортогональной и обозначают  $O(p)$ ).
- *симплектическая группа  $Sp(2m)$*  — группа матриц перехода в симплектическом пространстве размерности  $2m$ .

Дадим описание этих групп в малых размерностях.

Группа  $O(2)$  — группа матриц перехода от ортонормированного базиса к ортонормированному на плоскости. Такие замены базиса могут собственными или несобственными (т.е. сохранять ориентацию плоскости или менять ее). Если ориентация сохраняется, то это просто поворот на некоторый угол  $\varphi$  и его матрица имеет вид  $\begin{pmatrix} \cos \varphi & -\sin \varphi \\ \sin \varphi & \cos \varphi \end{pmatrix}$ , а если ориентация меняется, то это еще и композиция с симметрией, и матрица имеет вид  $\begin{pmatrix} \cos \varphi & \sin \varphi \\ \sin \varphi & -\cos \varphi \end{pmatrix}$ .

Группа  $O(1, 1)$ . В этом случае скалярное произведение задано формулой  $g(x, y) = x^1 y^1 - x^2 y^2$  и вектор с координатами  $x, y$  будет иметь длину  $\pm 1$ , если  $x^2 - y^2 = \pm 1$ , т.е. если его конец лежит на одной из гипербол,  $x^2 - y^2 = 1$  или  $x^2 - y^2 = -1$ . В этом случае стандартный базис  $e_1 = (1, 0)$ ,  $e_2 = (0, 1)$  также будет ортонормированным, но при повороте вектора  $e_1$  против часовой стрелки, вектор  $e_2$  будет поворачиваться по часовой стрелке и новый ортонормированный базис  $e'_1, e'_2$  будет симметричен относительно прямой  $y = x$ . В этом случае матрица перехода должна удовлетворять условию  $C^t \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & -1 \end{pmatrix} C = \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & -1 \end{pmatrix}$ . Здесь будет уже не два, как в случае  $O(2)$ , а четыре различных класса матриц:

$$\begin{pmatrix} \operatorname{ch} \varphi & \operatorname{sh} \varphi \\ \operatorname{sh} \varphi & \operatorname{ch} \varphi \end{pmatrix}, \quad \begin{pmatrix} -\operatorname{ch} \varphi & -\operatorname{sh} \varphi \\ \operatorname{sh} \varphi & \operatorname{ch} \varphi \end{pmatrix}, \quad \begin{pmatrix} \operatorname{ch} \varphi & \operatorname{sh} \varphi \\ -\operatorname{sh} \varphi & -\operatorname{ch} \varphi \end{pmatrix}, \quad \begin{pmatrix} -\operatorname{ch} \varphi & -\operatorname{sh} \varphi \\ -\operatorname{sh} \varphi & -\operatorname{ch} \varphi \end{pmatrix}.$$

Поэтому иногда говорят, что псевдоортогональная группа состоит из четырех компонент.

Рассмотрим теперь симплектическую группу  $Sp(2)$ . Матрица скалярного произведения имеет вид  $\begin{pmatrix} 0 & 1 \\ -1 & 0 \end{pmatrix}$ . Матрица перехода должна удовлетворять условию  $C^t \begin{pmatrix} 0 & 1 \\ -1 & 0 \end{pmatrix} C = \begin{pmatrix} 0 & 1 \\ -1 & 0 \end{pmatrix}$ , что равносильно условию  $\det = 1$  (проверьте!). Таким образом, группа  $Sp(2)$  совпадает с группой матриц, имеющих единичный определитель,  $SL_2(\mathbb{R})$ . Однако при больших размерностях пространства, симплектические группы не совпадают ни с какими, уже известными нам.

## Симплектические пространства. Лагранжевы подпространства

Пусть  $W$  — симплектическое пространство с невырожденной кососимметричной билинейной функцией  $g$ .

**Определение 103.** Подпространство  $V \subset W$  называется *изотропным*, если  $V \subset V^{\perp g}$ .

**Лемма 104.**  $V$  изотропно тогда и только тогда, когда  $g(x, y) = 0$  для всех  $x, y \in V$ .

**Доказательство.** Напомним, что  $V^{\perp g} = \{x \in W : g(x, y) = 0 \forall y \in V\}$ . Если  $g(x, y) = 0$  для всех  $x, y \in V$  и если  $x \in V$ , то  $x \in V^{\perp g}$ , т.е.  $V \subset V^{\perp g}$ . Обратно, если  $V \subset V^{\perp g}$ , то для любого  $x \in V$  имеем  $x \in V^{\perp g}$ , т.е.  $g(x, y) = 0$  для любого  $y \in V$  (и, значит,  $g(x, y) = 0$  для любых  $x, y \in V$ ).  $\square$

**Лемма 105.** Если подпространство  $V \subset W$  изотропно, то  $\dim V \leq \frac{1}{2} \dim W$ , причем изотропное подпространство максимальной размерности  $\frac{\dim W}{2}$  существует.

**Доказательство.** Так как функция  $g$  невырождена, то  $\dim V^{\perp g} = \dim W - \dim V$ , причем, поскольку  $V \subset V^{\perp g}$ , то  $\dim V^{\perp g} \geq \dim V$ . Следовательно,  $\dim W = \dim V + \dim V^{\perp g} \geq 2 \dim V$ , откуда  $\dim V \leq \frac{\dim W}{2}$ .

Возьмем гамильтонов базис  $e_1, \dots, e_m, e_{m+1}, \dots, e_{2m}$ , где  $m = \frac{\dim W}{2}$ , и пусть  $V = \langle e_1, \dots, e_m \rangle$ . Т.к. этот базис гамильтонов, то в этом базисе матрица  $g$  имеет вид  $\left( \begin{array}{c|c} 0 & E \\ -E & 0 \end{array} \right)$ , а матрица ограничения  $g|_V$  функции  $g$  на  $V$  является просто нулевой. Следовательно,  $g(x, y) = 0$  для любых  $x, y \in V$ , значит,  $V$  изотропно и имеет размерность  $\dim V = \frac{\dim W}{2}$ .  $\square$

**Определение 106.** Изотропное подпространство максимальной размерности называется *лагранжевым*.

Следующее утверждение показывает, что любое изотропное подпространство можно вложить в лагранжево.

**Лемма 107.** Для любого изотропного подпространства  $V \subset W$  симплектического пространства существует такое лагранжево подпространство  $\tilde{V}$ , что  $V \subset \tilde{V}$ .

Отметим, что подпространство  $\tilde{V}$ , указанное в лемме, не единственно.

**Доказательство.** Пусть  $\dim V = r \leq m = \frac{\dim W}{2}$ , тогда, в силу невырожденности функции  $g$  на  $W$ ,  $\dim V^{\perp g} = 2m - r$  и  $V \subset V^{\perp g}$ . Обозначим через  $g'$  ограничение функции  $g$  на  $V^{\perp g}$ . Очевидно, функция  $g'$  вырождена. Действительно, т.к.  $g$  невырождена, то  $(V^{\perp g})^{\perp g} = V$  и  $\text{Ker } g' = V^{\perp g} \cap (V^{\perp g})^{\perp g} = V$ . Приведем  $g'$  к нормальному виду и получим, что в некотором базисе  $\underbrace{e_1, \dots, e_{m-r}}_{m-r}, \underbrace{e_{m-r+1}, \dots, e_{2m-2r}}_{m-r}, \underbrace{e_{2m-2r+1}, \dots, e_{2m-r}}_r$  ее матрица будет

иметь вид  $\left( \begin{array}{c|c|c} 0 & E & 0 \\ -E & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 \end{array} \right)$ . Т.к.  $V = \text{Ker } g$ , то ему отвечает последняя группа векторов, т.е.

$V = \langle e_{2m-2r+1}, \dots, e_{2m-r} \rangle$ . Добавив к  $V$  векторы  $e_{m-r+1}, \dots, e_{2m-2r}$ , получим лагранжево подпространство  $\tilde{V} = \langle e_{m-r+1}, \dots, e_{2m-2r}, e_{2m-2r+1}, \dots, e_{2m-r} \rangle$ . Оно, очевидно, содержит  $V$  и действительно является лагранжевым, т.к. функция  $g$  тождественно равна нулю на  $\tilde{V}$  (в матрице ограничения  $g$  на  $\tilde{V}$  отвечает правый нижний квадрат, состоящий из нулей) и  $\dim \tilde{V} = r + (m - r) = m$ .  $\square$

# Аффинная классификация квадрик

Пусть в векторном пространстве  $V$  размерности  $n$  заданы квадратичная функция  $Q$ , линейная функция  $f$  и число  $a$ . Квадрикой называется уравнение  $Q(x) + 2f(x) + a = 0$ . Обозначим через  $r$  ранг квадратичной функции  $Q$ .

**Лемма 108.** Любая квадрика в подходящем базисе имеет один из следующих видов:

$$I \quad x_1^2 + \dots + x_k^2 - x_{k+1}^2 - \dots - x_r^2 = 1, \text{ где } 0 \leq k \leq r;$$

$$II \quad x_1^2 + \dots + x_k^2 - x_{k+1}^2 - \dots - x_r^2 = 0, \text{ где } k \geq \frac{r}{2};$$

$$III \quad x_1^2 + \dots + x_k^2 - x_{k+1}^2 - \dots - x_r^2 = 2x_{r+1}, \text{ где } k \geq \frac{r}{2}.$$

**Доказательство.** Квадратичная функция приводится заменой базиса к виду  $x_1^2 + \dots + x_k^2 - x_{k+1}^2 - \dots - x_r^2$ . Если после этого линейная функция содержит координату с номером больше  $r$ , то всю линейную часть можно заменой базиса привести к виду  $2x_{r+1}$  и получить тип III. Если такой координаты нет, то группируя полные квадраты, можно от линейной части избавиться, и в зависимости от оставшейся константы получаем тип I или II.  $\square$

## Линейные операторы

### Линейные отображения

**Определение 109.** Пусть  $V, W$  — два векторных пространства над одним полем  $\mathbb{K}$ . Отображение  $f : V \rightarrow W$  называется линейным, если  $\forall x, y \in V, \lambda \in \mathbb{K}$  выполняются равенства  $f(x + y) = f(x) + f(y)$  и  $f(\lambda x) = \lambda f(x)$ .

Пример: множество  $V'$  — это множество линейных отображений при  $W = \mathbb{K}$ .

Пусть  $e_1, \dots, e_n$  — базис в  $V$ , а  $e'_1, \dots, e'_m$  — базис в  $W$ . Если  $x = x^i e_i \in V$ , то  $f(x) = f(x^i e_i) = x^i f(e_i)$ , т.е., для вычисления значения функции в любой точке, достаточно знать ее значения на базисных векторах, т.е.  $f(e_i) = a_i^k e'_k$  ( $a_i^k$  — коэффициенты разложения вектора  $f(e_i)$  по базису  $e'$ ), тогда  $f(x) = x^i a_i^k e'_k = y^k e'_k$  — разложение значения по базису  $e'_1, \dots, e'_k$ . Координаты  $x^i$  вектора  $x$  в базисе пространства  $V$  и координаты  $y^k$  значения отображения  $f(x)$  в базисе пространства  $W$  связаны следующим соотношением:

$$\begin{pmatrix} y^1 \\ \vdots \\ y^m \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} a_1^1 & \dots & a_n^1 \\ \vdots & \ddots & \vdots \\ a_1^m & \dots & a_n^m \end{pmatrix} \begin{pmatrix} x^1 \\ \vdots \\ x^n \end{pmatrix},$$

или, в матричной форме,  $Y = AX$ , где  $Y$  и  $X$  — столбцы координат векторов  $f(x)$  и  $x$  соответственно, а матрица  $A_f = A = (a_i^k)$  является матрицей, определяемой линейным отображением  $f$  (и определяющей его).

Мы видим, что задание базисов в  $V$  и  $W$  позволяет сопоставить каждому линейному отображению  $f$  его матрицу  $A_f$ , причем это сопоставление взаимно однозначно. Поэтому существует биективное отображение между множеством линейных отображений  $L(V, W)$  из  $V$  в  $W$  и множеством матриц  $M_{m,n}(\mathbb{K})$  с коэффициентами из поля  $\mathbb{K}$  размера  $m \times n$ .

**Лемма 110.**  $L(V, W) \cong M_{m,n}(\mathbb{K})$ .

**Доказательство.** Достаточно проверить, что построенное выше биективное отображение  $L(V, W) \rightarrow M_{m,n}(\mathbb{K})$  будет линейным. Но это следует из того, что все отображения из  $L(V, W)$  линейны.  $\square$

Примеры:

- 1) Рассмотрим отображение  $f(x) \equiv 0$ , ему будет соответствовать нулевая матрица  $A_f = 0$ ;
- 2) Если  $W = V$ , а отображение тождественно,  $f = id : V \rightarrow V$ , т.е.  $f(x) = x \forall x \in V$ , то ему соответствует единичная матрица  $A_f = E$ ;
- 3) Отображению  $f(x) = \lambda x$  соответствует матрица  $A_f = \lambda E$ .

Еще раз отметим, что соответствие  $f \mapsto A_f$  зависит от выбора базисов в пространствах  $V$  и  $W$ .

Изменим базисы в  $V$  (матрица перехода  $C_1$ ) и в  $W$  (матрица перехода  $C_2$ ), тогда, естественно, изменится и матрица данного линейного отображения. Если в первоначальных базисах координаты были связаны матричным соотношением  $Y = A_f X$ , то в новых базисах ( $X = C_1 \tilde{X}$ ,  $Y = C_2 \tilde{Y}$ ) имеем  $C_2 \tilde{Y} = A_f C_1 \tilde{X}$ , т.е.  $\tilde{Y} = C_2^{-1} A_f C_1 \tilde{X} = \tilde{A}_f \tilde{X}$ . Окончательно получаем формулу для матрицы оператора в новых базисах  $\tilde{A}_f = C_2^{-1} A_f C_1$ .

**Определение 111.** Ядром  $\text{Ker } f$  линейного отображения  $f : V \rightarrow W$  называется множество всех векторов, переходящих в ноль,  $\text{Ker } f = \{x \in V : f(x) = 0\}$ .

Образом  $\text{Im } f$  линейного отображения  $f : V \rightarrow W$  называется множество векторов  $y \in W$ , для которых существует прообраз,  $\text{Im } f = \{y \in W : \exists x \in V, f(x) = y\}$ .

**Лемма 112.** Ядро любого линейного отображения является линейным подпространством в  $V$ ; образ любого линейного отображения является линейным подпространством в  $W$ .

**Доказательство.** Доказательство очевидно, надо просто проверить, что эти множества замкнуты относительно операций сложения и умножения на скаляры. Например, в случае ядра, если  $x, y \in \text{Ker } f$ ,  $\lambda \in \mathbb{K}$ , то  $f(x) = f(y) = 0$ , поэтому  $f(x + y) = 0$ ,  $f(\lambda x) = 0$  и  $x + y, \lambda x \in \text{Ker } f$ . Проверка для образа отображения аналогична.  $\square$

**Лемма 113.**  $\dim \text{Ker } f + \dim \text{Im } f = \dim V$ .

**Доказательство.** Пусть  $e_1, \dots, e_r$  — базис в  $\text{Ker } f$ , дополним его до базиса  $e_1, \dots, e_r, e_{r+1}, \dots, e_n$  всего пространства  $V$ . Докажем, что  $\dim \text{Im } f = n - r$ . Для этого рассмотрим набор векторов  $f(e_{r+1}), \dots, f(e_n)$  и докажем, что он является базисом в  $\text{Im } f$ .

1) линейная независимость. Пусть  $\lambda_{r+1} f(e_{r+1}) + \dots + \lambda_n f(e_n) = f(\lambda_{r+1} e_{r+1} + \dots + \lambda_n e_n) = 0$ , следовательно  $\lambda_{r+1} e_{r+1} + \dots + \lambda_n e_n \in \text{Ker } f$ , но тогда  $\lambda_{r+1} e_{r+1} + \dots + \lambda_n e_n = \mu_1 e_1 + \dots + \mu_r e_r$  для некоторых  $\mu_1, \dots, \mu_r$ . Т.к. векторы  $e_1, \dots, e_n$  линейно независимы, то все  $\lambda_i = 0$  (и  $\mu_j$  тоже), следовательно векторы  $f(e_{r+1}), \dots, f(e_n)$  линейно независимы.

2) максимальность. Возьмем произвольный  $y \in \text{Im } f$ , следовательно существует такой  $x \in V$ , что  $f(x) = y$ . Если  $x = x^i e_i$  (суммирование по индексу  $i$ , пробегаящему от 1 до  $n$ ), то  $y = f(x) = f(x^i e_i) = x^i f(e_i)$ , что является линейной комбинацией векторов  $f(e_{r+1}), \dots, f(e_n)$ , т.к. при  $i = 1, \dots, r$   $e_i \in \text{Ker } f$  и  $f(e_i) = 0$ .

Следовательно  $f(e_{r+1}), \dots, f(e_n)$  — базис в  $\text{Im } f$ , отсюда уже вытекает утверждение леммы.  $\square$

Если  $W = V$ , то мы получим отображение пространства в себя. Такие отображения называются *линейными операторами*. Матрица линейного оператора всегда квадратная, при этом в обоих экземплярах пространства  $V$  берется один и тот же базис. Тогда при переходе к другому базису матрица линейного оператора изменяется следующим образом:  $\tilde{A}_f = C^{-1} A_f C$ , где  $C$  — матрица перехода, а  $A_f$  — матрица оператора в старом базисе.

**Определение 114.** Определим  $\det f$  равенством  $\det f = \det A_f$ .

Чтобы определение было корректным, надо, чтобы эта величина не зависела от выбора базиса в пространстве, т.е. возьмем два разных базиса с матрицей перехода  $C$ , тогда

$$\det \tilde{A}_f = \det(C^{-1} A_f C) = \det C^{-1} \det A_f \det C = \det A_f.$$

**Определение 115.** Определим след  $\text{tr } f$  линейного оператора равенством  $\text{tr } f = \text{tr } A_f$  (сумма диагональных элементов матрицы  $A_f$ ).

Аналогично проверяем, что определение корректно:

$$\text{tr } \tilde{A}_f = \text{tr}(C^{-1}A_fC) = \text{tr}(A_fCC^{-1}) = \text{tr } A_f.$$

**Определение 116.** Определим ранг  $\text{rk } f$  линейного оператора равенством  $\text{rk } f = \text{rk } A_f$ .

Он тоже, очевидно, не будет зависеть от выбора базиса.

**Определение 117.** Композицией двух линейных операторов  $f, g : V \rightarrow V$  называются линейные операторы  $f \circ g, g \circ f : V \rightarrow V$ , где  $(f \circ g)(x) = f(g(x))$  и  $(g \circ f)(x) = g(f(x))$ .

Можно легко показать, что в фиксированном базисе  $A_{f \circ g} = A_f \cdot A_g$ , также легко проверить, что для множества операторов выполнены все аксиомы кольца (если умножение — композиция), т.е. множество линейных операторов имеет структуру кольца с единицей, роль которой играет тождественный оператор.

## Инвариантное подпространство

**Определение 118.** Пусть дан линейный оператор  $f : W \rightarrow W$  и  $V \subset W$  — подпространство в  $W$ . Оно называется *инвариантным* подпространством относительно  $f$ , если его образ лежит в нем самом, т.е.  $f(V) \subset V$ .

Примеры:

- 1)  $V = \text{Ker } f$  будет инвариантным подпространством, т.к.  $\forall x \in V \quad f(x) = 0 \in V$ ,
- 2)  $V = \text{Im } f$  будет инвариантным подпространством, т.к. по определению  $\text{Im } f$  образ любого элемента ему принадлежит.

Рассмотрим подробнее матрицы операторов. Пусть  $V$  — инвариантное относительно  $f$  подпространство в  $W$ . Пусть  $e_1, \dots, e_r$  — базис в  $V$ , дополним его до базиса  $e_1, \dots, e_n$  в  $W$ . Пусть  $A_f$  — матрица оператора в этом базисе, тогда она имеет следующий вид:

$$A_f = \left( \begin{array}{c|c} \star & \star \\ \hline 0 & \star \end{array} \right), \text{ т.е. ее можно разбить по ширине и высоте на две части, отвечающие}$$

векторам  $e_1, \dots, e_r$  и  $e_{r+1}, \dots, e_n$ , причем в нижнем левом углу будут стоять одни нули. Действительно, т.к.  $V$  инвариантно, то  $f(e_i) \in V$  при  $1 \leq i \leq r$ , следовательно,  $f(e_i) = \alpha_i^1 e_1 + \dots + \alpha_i^r e_r$ . Коэффициенты в этом разложении по базису — это  $i$ -й столбец матрицы  $A_f$ , а здесь на  $r+1, \dots, n$ -ых местах стоят нули.

Если  $W = V_1 \oplus V_2$ , где  $V_1, V_2$  — инвариантные подпространства, то и правый верхний угол матрицы  $A_f$  будет нулевой, и эта матрица будет иметь следующий вид:  $A_f = \left( \begin{array}{c|c} \star & 0 \\ \hline 0 & \star \end{array} \right)$ .

Доказательство этого аналогично предыдущему.

**Определение 119.** Пусть  $V$  — инвариантное относительно  $f$  подпространство, тогда оператор  $f_1 : V \rightarrow V$ , определенный равенством  $f_1(v) = f(v)$ ,  $v \in V$ , называется *ограниченным* оператором  $f$  на подпространство  $V$  и часто обозначается  $f|_V$ .

Матрицей оператора  $f|_V$  будет левый верхний угол матрицы оператора  $f$ , т.е.  $A_f = \left( \begin{array}{c|c} A_{f_1} & \star \\ \hline 0 & \star \end{array} \right)$ .

## Невырожденные операторы. Собственные значения и собственные векторы

**Определение 120.** Линейный оператор  $f : V \rightarrow V$  называется *невырожденным*, если выполнено одно из следующих условий:

- 1)  $\det f \neq 0$ ;
- 2)  $\text{Ker } f = \{0\}$ ;
- 3)  $\text{Im } f = V$ ;
- 4)  $\text{rk } f = \dim V$ ;
- 5)  $\exists g : V \rightarrow V$ , такой что  $g \circ f = f \circ g = id$ , т.е. существует обратный оператор.

**Лемма 121.** Все эти пять свойств эквивалентны.

**Доказательство.** 2)  $\iff$  3), т.к.  $\dim V = \dim \text{Ker } f + \dim \text{Im } f$ .

1)  $\iff$  2): Пусть существует ненулевой вектор  $x \in \text{Ker } f$ . Выберем такой базис в  $V$ , чтобы  $x$  был первым вектором базиса, тогда в матрице оператора  $A_f$  первый столбец будет нулевым, тогда  $\det f = 0$ . Обратно, если  $\det f = 0$ , то у системы уравнений  $A_f X = 0$  существует ненулевое решение, т.е. под действием оператора  $f$  некоторый ненулевой вектор переходит в 0. Но тогда  $\text{Ker } f \neq \{0\}$ .

1)  $\iff$  4) — это мы знаем из курса высшей алгебры.

1)  $\iff$  5). Если  $\det f \neq 0$  и  $A_f$  — матрица оператора  $f$ , то  $\det A_f \neq 0$ , следовательно существует обратная матрица  $A_f^{-1}$ , ей соответствует некоторый оператор  $g$ . Т.к.  $A_f A_f^{-1} = A_f^{-1} A_f = E$ , то  $f \circ g = g \circ f = id$ . Обратно, если существует обратный оператор, то его матрица будет обратной к матрице оператора  $f$ , следовательно  $\det f = \det A_f \neq 0$ .

**Замечание.** Обратный оператор (если он существует) единственен.

Оператор, для которого ни одно из этих свойств не выполняется называется *вырожденным*.

## Собственные значения и собственные векторы

**Определение 122.** Пусть  $f$  — линейный оператор в линейном пространстве  $V$ . Если для некоторого числа  $\lambda \in \mathbb{K}$  и для некоторого ненулевого вектора  $v \in V$  выполняется равенство  $f(v) = \lambda v$ , то  $\lambda$  называется *собственным значением* оператора  $f$ , а  $v$  — *собственным вектором* оператора  $f$ , отвечающим собственному значению  $\lambda$ .

**Лемма 123.**  $\lambda$  является собственным значением оператора  $f$  тогда и только тогда, когда оператор  $f - \lambda \cdot id$  вырожден.

**Доказательство.**

$\implies$ : Если  $f(v) = \lambda v$ , то  $(f - \lambda \cdot id)(v) = 0$ , значит, ядро оператора  $(f - \lambda \cdot id)$  содержит ненулевой вектор  $v$ , откуда следует вырожденность этого оператора.

$\impliedby$ : Вырожденность  $(f - \lambda \cdot id)$  означает наличие нетривиального ядра у этого оператора. Возьмем в качестве  $v$  любой ненулевой вектор из ядра  $\text{Ker}(f - \lambda \cdot id)$ , тогда  $f(v) = \lambda v$ .  $\square$

Рассмотрим пространство  $V(\lambda) = \text{Ker}(f - \lambda \cdot id)$  — подпространство, состоящее из всех собственных векторов, отвечающих одному и тому же собственному значению  $\lambda$ , и из нулевого вектора.

**Лемма 124.** Пространство  $V(\lambda)$  инвариантно относительно оператора  $f$ .

**Доказательство.** Если  $x \in V(\lambda)$ , т.е.  $(f - \lambda \cdot id)(x) = 0$ , тогда  $f(x) = \lambda x \in V(\lambda)$ .  $\square$

**Лемма 125.** Пусть  $\mathbb{K}$  — алгебраически замкнутое поле (т.е. любой многочлен  $f \in \mathbb{K}_n[x]$ ,  $\deg f > 0$ , имеет корень), например, поле комплексных чисел. Тогда у любого оператора  $f : W \rightarrow W$ , где  $\dim W > 1$ , существует нетривиальное инвариантное подпространство (отличное от нуля и от всего пространства).

**Доказательство.** Рассмотрим уравнение  $\det(f - \lambda \cdot id) = 0$ . В силу алгебраической замкнутости поля, это уравнение имеет корень  $\lambda_0$ , тогда  $\lambda_0$  будет собственным значением  $f$  и тогда  $\dim V(\lambda_0) > 0$  и  $V(\lambda_0)$  инвариантно. Если  $V(\lambda_0) \neq W$ , то оно нетривиально. Если же случайно получилось, что  $V(\lambda_0) = W$ , то  $f$  имеет вид  $f = \lambda_0 \cdot id$ , т.е. является просто оператором умножения на число, и тогда любое подпространство будет инвариантным.  $\square$

## Проекторы

Если  $W = V_1 \oplus V_2$ , то для любого вектора  $w$  имеет место единственное разложение вида  $w = v_1 + v_2$ , где  $v_1 \in V_1, v_2 \in V_2$ . Рассмотрим линейный оператор  $f : W \rightarrow W$ , определенный формулой  $f(w) = v_1$ . Т.к.  $v_1 = v_1 + 0$ , то  $f(V_1) \subset V_1$ , т.е.  $V_1$  инвариантно относительно  $f$ , более того на подпространстве имеем  $f|_{V_1} = id_{V_1}$ . Т.к. все вектора из  $V_2$  переходят в 0, то  $V_2 \subset \text{Ker } f$ . На самом деле  $V_2 = \text{Ker } f$ , т.к. если  $f(w) = 0$ , то в разложении  $w = v_1 + v_2$  имеем  $v_1 = 0$ , т.е.  $w \in V_2$ .

**Определение 126.** Операторы указанного вида называются операторами проектирования или просто *проекторами* вдоль  $V_2$  на  $V_1$ .

Проекторы обладают замечательным свойством: если  $f$  — проектор, то  $f^2 = f$ . Докажем обратное утверждение.

**Теорема 127.** Если  $f^2 = f$ , то оператор  $f : W \rightarrow W$  является оператором проектирования для некоторых  $V_1$  и  $V_2$ .

**Доказательство.** Возьмем  $V_1 = \text{Im } f$  и  $V_2 = \text{Ker } f$  и докажем, что  $f$  — проектор вдоль  $V_2$  на  $V_1$ .

Сначала докажем, что  $W = V_1 \oplus V_2$ , т.е., что  $W = V_1 + V_2$  и  $V_1 \cap V_2 = \{0\}$ . Допустим, что существует ненулевой вектор  $a \in V_1 \cap V_2$ , тогда  $a \in \text{Ker } f$ , т.е.  $f(a) = 0$  и  $a \in \text{Im } f$ , т.е. существует такой вектор  $b \in W$ , что  $f(b) = a$ . Тогда

$$a = f(b) = f^2(b) = f(f(b)) = f(a) = 0,$$

следовательно,  $a = 0$ . Мы получили, что  $V_1$  и  $V_2$  действительно образуют прямую сумму и  $V_1 \oplus V_2 \subset W$ . Но, т.к.

$$\dim(V_1 \oplus V_2) = \dim V_1 + \dim V_2 = \dim \text{Ker } f + \dim \text{Im } f = \dim W,$$

то  $V_1 \oplus V_2 = W$ .

Возьмем теперь произвольный вектор  $w \in W$ , тогда  $w = v_1 + v_2$ , где  $v_1 \in V_1, v_2 \in V_2$ , следовательно,  $f(w) = f(v_1 + v_2) = f(v_1) + f(v_2) = f(v_1) + 0 = f(v_1)$ , т.к.  $v_2 \in \text{Ker } f$ . Нам осталось доказать, что, если  $v_1 \in \text{Im } f$ , то  $f(v_1) = v_1$ . Пусть  $b \in W$  — прообраз  $v_1$ , т.е.  $f(b) = v_1$ , тогда  $v_1 = f(b) = f^2(b) = f(f(b)) = f(v_1)$ , следовательно,  $f(w) = f(v_1) = v_1$ , и оператор  $f$  действительно является оператором проектирования вдоль  $V_2$  на  $V_1$ .  $\square$

Матрица оператора проектирования в базисе, составленном из базисов подпространств

$V_1$  и  $V_2$  имеет следующий вид: 
$$\begin{pmatrix} 1 & & & & \\ & \ddots & & & \\ & & 1 & & \\ & & & 0 & \\ & 0 & & & \ddots \\ & & & & & 0 \end{pmatrix},$$
 где количество единиц равно раз-

мерности подпространства  $V_1$ .

## Многочлены от операторов

Пусть  $f : V \rightarrow V$  — линейный оператор. Тогда каждому многочлену  $p(t) \in \mathbb{K}_n[t]$  можно поставить в соответствие оператор по следующему правилу:

$$a_0 + a_1t + a_2t^2 + \dots + a_nt^n \mapsto a_0id + a_1f + a_2f^2 + \dots + a_nf^n.$$

Этот многочлен от оператора, также являющийся оператором, мы будем обозначать через  $p(f)$ .

Аналогично, можно определить многочлен от матрицы. Для матрицы  $A$  определим  $p(A)$  формулой  $p(A) = a_0E + a_1A + a_2A^2 + \dots + a_nA^n$ , где  $E$  — единичная матрица. Поскольку при фиксированном базисе имеется взаимно однозначное соответствие между операторами и матрицами, все утверждения о многочленах от операторов допускают переформулировку для многочленов от матриц.

Может так получиться, что  $p(f)$  — нулевой оператор, тогда многочлен  $p(t)$  называется *аннулирующим многочленом* для оператора  $f$ .

Пример: Если  $f = id$ , то  $p(t) = t - 1$  будет аннулирующим многочленом, т.к.  $p(f) = f - id = 0$ .

**Лемма 128.** *У любого оператора  $f$  существует аннулирующий многочлен.*

**Доказательство.** Пусть  $\dim V = n$ , рассмотрим операторы  $\underbrace{f^0 = id, f^1 = f, f^2, \dots, f^{n^2}}_{n^2+1}$ .

Размерность векторного пространства линейных операторов равна  $n^2$ , следовательно эти операторы (поскольку их количество больше размерности) линейно зависимы, тогда существуют такие числа  $a_0, a_1, \dots, a_{n^2}$ , не все равные нулю, что  $a_0id + a_1f + \dots + a_{n^2}f^{n^2} = 0$ , но тогда получаем, что многочлен  $p(t) = a_0 + a_1t + \dots + a_{n^2}t^{n^2}$  аннулирует оператор  $f$ .  $\square$

### Минимальный многочлен

**Определение 129.** Многочлен  $p(t)$  называется *минимальным многочленом* для оператора  $f$ , если он аннулирует этот оператор, имеет наименьшую степень среди всех аннулирующих многочленов и его старший коэффициент равен 1.

Аналогично можно определить минимальный многочлен для матриц вместо операторов.

**Лемма 130.** *Для любого оператора  $f$  существует, и притом единственный, минимальный многочлен.*

**Доказательство.** 1) *Существование.* Мы уже показали, что для любого оператора существует аннулирующий многочлен. Поэтому мы можем выбрать из всех аннулирующих многочленов многочлен с наименьшей степенью и поделить его на старший коэффициент. То, что получится, по определению будет минимальным многочленом.

2) *Единственность.* Допустим, что  $p_1(t)$  и  $p_2(t)$  — два минимальных многочлена для одного и того же оператора  $f$ , тогда  $\deg p_1 = \deg p_2$  и их старшие коэффициенты равны 1, поэтому многочлен  $p_1(t) - p_2(t)$  будет аннулирующим многочленом меньшей степени, что противоречит предположению.  $\square$

**Лемма 131.** *Число  $\lambda$  будет собственным значением оператора  $f$  тогда и только тогда, когда  $\lambda$  — корень минимального многочлена для  $f$ .*

**Доказательство.** Пусть  $\lambda$  — собственное значение оператора  $f$ , тогда существует такой ненулевой вектор  $x$ , что  $fx = \lambda x$ . Заметим, что тогда  $f^2x = f(fx) = f(\lambda x) =$

$\lambda f x = \lambda^2 x$ , и, аналогично,  $f^k x = \lambda^k x$  для всех  $k$ . Пусть  $p(t)$  — минимальный многочлен, т.е.  $p(f) \equiv 0$ , тогда  $p(f)x = 0$ , следовательно

$$p(\lambda)x = a_0x + a_1\lambda x + \dots + a_n\lambda^n x = a_0x + a_1fx + \dots + a_nf^n x = p(f)x = 0,$$

поэтому  $p(\lambda) = 0$  (так как  $x \neq 0$ ).

Обратно, пусть  $\lambda$  — корень минимального многочлена, тогда  $p(t) = (t - \lambda)q(t)$ ,  $\deg q < \deg p$  (и тогда  $p(f) = (f - \lambda \cdot id)q(f)$ ), поэтому  $q(t)$  не аннулирует  $f$ , следовательно, существует такой ненулевой вектор  $x$ , что  $q(f)x = y \neq 0$ . Тогда

$$(f - \lambda \cdot id)y = (f - \lambda \cdot id)q(f)x = p(f)x = 0,$$

следовательно,  $y$  — это собственный вектор оператора  $f$ , а  $\lambda$  — его собственное значение.  $\square$

## Характеристический многочлен

**Определение 132.** Многочлен  $P_f(t) = \det(f - \lambda \cdot id)$  называется *характеристическим многочленом* оператора  $f$ .

Отметим, что характеристический многочлен можно определить и для матриц (вместо операторов):  $P_A(t) = \det(A - \lambda E)$ , где  $A$  — матрица.

Отметим роль некоторых коэффициентов характеристического многочлена. Если его записать в виде  $P_f(t) = a_0 + a_1t + \dots + a_nt^n$ , то тогда  $a_n = (-1)^n$ ,  $a_{n-1} = (-1)^{n-1} \operatorname{tr} f$ ,  $a_0 = \det f$ .

**Лемма 133.**  $\lambda$  является собственным значением оператора  $f$  тогда и только тогда, когда  $\lambda$  — корень характеристического многочлена  $P_f(t)$ .

**Доказательство.** Если  $\lambda$  — собственное значение, то оператор  $g = f - \lambda \cdot id$  вырожденный, следовательно  $\det(f - \lambda \cdot id) = 0$ , т.е.  $\lambda$  — корень  $P_f(t)$ . Обратно, если  $\lambda$  — корень  $P_f(t)$ , то  $\det(f - \lambda \cdot id) = 0$ , следовательно оператор  $f - \lambda \cdot id$  вырожденный, значит,  $\lambda$  является собственным значением оператора  $f$ .  $\square$

Если  $V \subset W$  — инвариантное подпространство, тогда, как мы знаем, матрица оператора  $f : W \rightarrow W$  имеет вид:  $A_f = \begin{pmatrix} A_{f_1} & \star \\ \mathbf{0} & A_{f'} \end{pmatrix}$ , где  $f_1$  — ограничение  $f$  на  $V$ . Тогда, т.к.  $\det(A_f - \lambda E) = \det(A_{f_1} - \lambda E) \det(A_{f'} - \lambda E)$ , то  $P_f(t) = P_{f_1}(t)P_{f'}(t)$ .

**Лемма 134.** Пусть  $V(\lambda)$  — инвариантное подпространство, образованное собственными векторами, отвечающими собственному значению  $\lambda$ . Тогда кратность корня характеристического многочлена не меньше размерности подпространства  $V(\lambda)$ .

**Доказательство.** Если  $f_1$  — ограничение оператора  $f$  на  $V(\lambda)$ , то для любого  $x \in V(\lambda)$  будем иметь, что  $f_1x = \lambda x$ , поэтому матрица этого оператора имеет вид

$$A_{f_1} = \begin{pmatrix} \lambda & & \mathbf{0} \\ & \ddots & \\ \mathbf{0} & & \lambda \end{pmatrix}, \text{ а матрица оператора } f \text{ — вид: } A_f = \left( \begin{array}{ccc|c} \lambda & & \mathbf{0} & \star \\ & \ddots & & \\ \mathbf{0} & & \lambda & \\ \hline & \mathbf{0} & & A_{f'} \end{array} \right).$$

Следовательно  $P_f(t) = P_{f_1}(t)P_{f'}(t) = (\lambda - t)^{\dim V(\lambda)} \cdot P_{f'}(t)$ , поэтому кратность корня  $\lambda$  не меньше размерности подпространства  $V(\lambda)$  (но может быть и больше, если  $\lambda$  является корнем многочлена  $P_{f'}(t)$ ).  $\square$

**Теорема 135** (Гамильтона-Кэли). *Характеристический многочлен  $P_f(t)$  оператора  $f : W \rightarrow W$  аннулирует этот оператор, т.е.  $P_f(f) = 0$ .*

**Доказательство.** В силу взаимно однозначного соответствия между матрицами и операторами, мы докажем "матричный вариант" этой теоремы:  $P_A(A) = 0$  для произвольной матрицы  $A$ .

Запишем обратную матрицу (для тех значений  $\lambda$ , для которых она определена) в виде  $(A - \lambda E)^{-1} = \frac{1}{P_A(\lambda)}C(\lambda)$ , где  $C(\lambda)$  — матрица, составленная из миноров матрицы  $A - \lambda E$ . Отсюда

$$(A - \lambda E)C(\lambda) = P_A(\lambda)E. \quad (4)$$

Это равенство очевидно выполняется для всех  $\lambda$ , кроме корней характеристического многочлена. А поскольку обе части этого матричного равенства состоят из многочленов, из их непрерывности следует выполнение этого равенства для всех значений  $\lambda$ . Разложим матрицу  $C(\lambda)$ , состоящую из многочленов, по степеням  $\lambda$ :  $C(\lambda) = C_0 + C_1\lambda + C_2\lambda^2 + \dots + C_{n-1}\lambda^{n-1}$ , где  $C_0, C_1, \dots, C_{n-1}$  — числовые матрицы. В таком же виде запишем характеристический многочлен  $P_A(\lambda) = a_0 + a_1\lambda + a_2\lambda^2 + \dots + a_n\lambda^n$  и распишем матричное равенство (4) по степеням  $\lambda$ , т.е. для каждой степени напишем равенство коэффициентов левой и правой части матричного равенства:

$$\begin{aligned} AC_0 &= a_0E \\ AC_1 - C_0 &= a_1E \\ AC_2 - C_1 &= a_2E \\ &\dots \quad \dots \\ AC_{n-1} - C_{n-2} &= a_{n-1}E \\ -C_{n-1} &= a_nE. \end{aligned}$$

Умножим первое равенство на  $E$ , второе — на  $A$ , третье — на  $A^2$ , и т.д., и сложим. Тогда в правой части получится  $a_0E + a_1A + a_2A^2 + \dots + a_nA^n = P_A(A)$ , а в левой — все слагаемые взаимно уничтожатся. Т.е. получится, что  $P_A(A) = 0$ .  $\square$

## Диагонализируемые операторы

**Определение 136.** Оператор  $f$  называется *диагонализируемым*, если существует такой базис, что матрица этого оператора в этом базисе диагональна.

Примеры:

1) операторы проектирования диагонализуемы,

2) Оператор с матрицей  $A = \begin{pmatrix} 0 & 1 \\ 0 & 1 \end{pmatrix}$  не диагонализуемый. Действительно, все его собственные значения равны 0, поэтому если бы он был диагонализуемым, его диагональный вид  $\tilde{A}$  был бы нулевой матрицей. Но  $\tilde{A} = C^{-1}AC$  дает противоречие. Это рассуждение годится для любых операторов, у которых нет ненулевых собственных значений.

**Лемма 137.** Пусть характеристический многочлен  $P_f(t)$  имеет  $n = \dim W$  различных корней, тогда оператор  $f$  диагонализуемый.

**Доказательство.** Пусть  $\lambda_1, \dots, \lambda_n$  — корни  $P_f(t)$ , т.е. собственные значения оператора  $f$ , а  $a_1, \dots, a_n$  — отвечающие им собственные векторы, т.е.  $fa_i = \lambda_i a_i$ ,  $i = 1, \dots, n$ . Если бы мы знали, что  $a_1, \dots, a_n$  — базис, то матрица оператора в этом базисе имела бы вид:

$$A_f = \begin{pmatrix} \lambda_1 & & \mathbf{0} \\ & \ddots & \\ \mathbf{0} & & \lambda_n \end{pmatrix}.$$

Докажем, что  $a_1, \dots, a_n$  является базисом. Для этого нам достаточно доказать линейную независимость этих векторов (так как их количество совпадает с размерностью пространства). Применим индукцию по количеству линейно независимых векторов.

1) База индукции. Вектор  $a_1$  отличен от нуля, поэтому система, состоящая из него одного линейно независима.

2) Индуктивный переход. Пусть первые  $k - 1$  векторов линейно независимы. Докажем, что тогда и первые  $k$  векторов тоже линейно независимы. Предположим обратное, т.е. что существуют скаляры  $\alpha_1, \dots, \alpha_k$ , не все равные нулю, т.ч.  $\alpha_1 a_1 + \dots + \alpha_k a_k = 0$ . Поскольку первые  $k - 1$  векторов по предположению линейно независимы, последний вектор есть линейная комбинация остальных,  $a_k = -\frac{\alpha_1}{\alpha_k} a_1 - \dots - \frac{\alpha_{k-1}}{\alpha_k} a_{k-1}$ . Применив оператор  $f$  к обеим частям этого равенства, получим, что  $f a_k = f(-\frac{\alpha_1}{\alpha_k} a_1 - \dots - \frac{\alpha_{k-1}}{\alpha_k} a_{k-1})$ , т.е.  $\lambda_k a_k = -\frac{\alpha_1}{\alpha_k} \lambda_1 a_1 - \dots - \frac{\alpha_{k-1}}{\alpha_k} \lambda_{k-1} a_{k-1}$ , но, с другой стороны,  $\lambda_k a_k = \lambda_k(-\frac{\alpha_1}{\alpha_k} a_1 - \dots - \frac{\alpha_{k-1}}{\alpha_k} a_{k-1})$ . Приравняв выражения в правых частях равенств, получим, что  $(\lambda_k - \lambda_1) \frac{\alpha_1}{\alpha_k} a_1 + \dots + (\lambda_k - \lambda_{k-1}) \frac{\alpha_{k-1}}{\alpha_k} a_{k-1} = 0$ . Т.к. все  $\lambda_i$  различны, то из линейной независимости векторов  $a_1, \dots, a_{k-1}$  следует, что все коэффициенты  $\alpha_1, \dots, \alpha_{k-1}$  равны нулю. Но тогда  $a_k = 0$ , откуда следует линейная зависимость системы из  $k$  векторов.  $\square$

**Лемма 138.** *Над алгебраически замкнутым полем матрицу любого оператора можно привести к верхнетреугольному виду  $\begin{pmatrix} \lambda_1 & & * \\ & \ddots & \\ \mathbf{0} & & \lambda_n \end{pmatrix}$  заменой базиса.*

**Доказательство.** Индукция по размерности пространства.

1) Если  $\dim W = 1$ , то утверждение очевидно, т.к. любая матрица размера 1 является верхнетреугольной.

2) Пусть утверждение верно для  $\dim W < n$ , докажем его для  $\dim W = n$ . Т.к. поле алгебраически замкнуто, характеристический многочлен имеет корень  $\lambda$ , он будет собственным значением. Ему соответствует собственный вектор, который порождает одномерное инвариантное подпространство  $V$ , тогда матрица оператора  $f$  имеет вид  $A_f = \begin{pmatrix} \lambda & * \\ \mathbf{0} & A_{f'} \end{pmatrix}$ .

По предположению индукции матрицу  $A_{f'}$  можно привести к верхнетреугольному виду  $A_{f'} = \begin{pmatrix} \lambda_1 & & * \\ & \ddots & \\ \mathbf{0} & & \lambda_{n-1} \end{pmatrix}$ , тогда матрица  $A_f = \begin{pmatrix} \lambda & | & * \\ \hline \mathbf{0} & & \lambda_{n-1} \end{pmatrix}$  также будет верхнетреугольной.  $\square$

**Лемма 139.** *Если матрица оператора верхнетреугольная, то на главной диагонали стоят собственные значения этого оператора.*

**Доказательство.** Пусть  $A_f = \begin{pmatrix} \lambda_1 & & * \\ & \ddots & \\ \mathbf{0} & & \lambda_n \end{pmatrix}$ , тогда  $A_{f-t \cdot id} = \begin{pmatrix} \lambda_1 - t & & * \\ & \ddots & \\ \mathbf{0} & & \lambda_n - t \end{pmatrix}$ , и  $\det(f - t \cdot id) = (\lambda_1 - t) \cdot \dots \cdot (\lambda_n - t)$ , т.е.  $\lambda_1, \dots, \lambda_n$  — это корни характеристического многочлена, а значит собственные значения.  $\square$

**Лемма 140.** *Пусть оператор  $f$  такой, что в алгебраически замкнутом поле характеристический многочлен  $P_f(t)$  имеет единственный корень  $\lambda$ , тогда некоторая степень оператора  $g = f - \lambda \cdot id$  равна нулю.*

**Доказательство.** Т.к. у оператора  $f$  только одно собственное значение  $\lambda$ , то в некотором базисе его матрица будет иметь вид  $A_f = \begin{pmatrix} \lambda & & * \\ & \ddots & \\ \mathbf{0} & & \lambda \end{pmatrix}$ . Матрица оператора  $g$

в этом базисе имеет вид  $A_g = \begin{pmatrix} 0 & & * \\ & \ddots & \\ \mathbf{0} & & 0 \end{pmatrix}$ . Характеристический многочлен оператора  $g$

имеет вид  $P_g(t) = (-1)^n t^n$ , и, поскольку он является аннулирующим (по теореме Гамильтона–Кэли), то  $P_g(g) = (-1)^n g^n = 0$ , значит,  $g^n = 0$ .  $\square$

Операторы, которые в некоторой степени равны 0, называются *нильпотентными*. Лемма утверждает, что если  $\lambda$  — единственное собственное значение оператора  $f$ , то оператор  $g = f - \lambda \cdot id$  является нильпотентным.

## Жордановы клетки

Рассмотрим оператор  $f$ , заданный в базисе  $e_1, \dots, e_n$  матрицей

$$J_n(\lambda) = \begin{pmatrix} \lambda & 1 & & & \\ & \lambda & 1 & & \\ & & \ddots & \ddots & \\ & & & \lambda & 1 \\ & & & & \lambda \end{pmatrix}.$$

Такая матрица называется *жордановой клеткой* порядка  $n$ , с собственным значением  $\lambda$ . Действие такого оператора на базисных векторах устроено так:  $f(e_1) = \lambda e_1$ ,  $f(e_2) = \lambda e_2 + e_1$ ,  $f(e_3) = \lambda e_3 + e_2, \dots, f(e_n) = \lambda e_n + e_{n-1}$ .

Нормальной или жордановой формой называется блочно-диагональная матрица, все блоки которой являются жордановыми клетками.

## Присоединенные векторы и корневое подпространство

Обозначим через  $V_\lambda^{(1)}$  подпространство собственных векторов оператора  $f$ , отвечающих собственному значению  $\lambda$  (вместе с нулевым вектором). Иначе это можно записать как  $V_\lambda^{(1)} = \text{Ker}(f - \lambda \cdot id)$ .

Аналогично определим  $V_\lambda^{(2)} = \text{Ker}(f - \lambda \cdot id)^2$ ,  $V_\lambda^{(3)} = \text{Ker}(f - \lambda \cdot id)^3$  и т.д.

Получается цепочка вложенных друг в друга подпространств  $\{0\} \subset V_\lambda^{(1)} \subset V_\lambda^{(2)} \subset \dots \subset V$ .

Вектор  $v$  называется *присоединенным вектором* 1-го порядка оператора  $f$ , отвечающих собственному значению  $\lambda$ , если  $v \in V_\lambda^{(2)}$ ,  $v \notin V_\lambda^{(1)}$ . Аналогично, *присоединенным вектором* порядка  $k$ , если  $v \in V_\lambda^{(k+1)}$ ,  $v \notin V_\lambda^{(k)}$ .

Покажем, что рост подпространств  $V_\lambda^{(k)}$  стабилизируется с ростом  $k$ .

Поскольку пространство, в котором действует наш оператор, конечномерно, то неубывающая числовая последовательность размерностей  $\dim V_\lambda^{(1)} \leq \dim V_\lambda^{(2)} \leq \dim V_\lambda^{(3)} \leq \dots \leq \dim V$  не может неограниченно возрастать, значит, найдется какой-то номер  $k$ , для которого соседние члены этой последовательности совпадут.

**Утверждение 141.** Если на каком-то шаге этой цепочки  $V_\lambda^{(k-1)}$  и  $V_\lambda^{(k)}$  совпали, то они будут совпадать и дальше, т.е.  $V_\lambda^{(i)} = V_\lambda^{(i+1)}$  при  $i > k$ .

**Доказательство.** Обозначим  $f - \lambda \cdot id$  через  $g$ . По условию мы имеем  $g^k x = 0 \iff x \in \text{Ker } g^k \iff x \in \text{Ker } g^{k-1} \iff g^{k-1} x = 0$ . Докажем, что  $g^{k+1} x = 0 \iff g^k x = 0$ , т.е. что  $\text{Ker } g^{k+1} = \text{Ker } g^k$ .

Если  $g^k x = 0$ , то, очевидно,  $g^{k+1} x = g(g^k x) = 0$ . Обратно, если  $g^{k+1} x = 0$ , то  $g^k(gx) = 0 \iff g^{k-1}(gx) = 0$  (по условию), следовательно,  $g^k x = 0$ . Мы доказали, что  $\text{Ker } g^{k+1} = \text{Ker } g^k$ . Прделавав эту операцию нужное число раз, получим что  $\text{Ker } g^{k+2} = \text{Ker } g^{k+1}$  и т.д.  $\square$

Обозначим через  $p$  тот номер, с которого происходит стабилизация цепочки подпространств  $V_\lambda^{(k)}$ . Тогда  $\cup_{k=1}^{\infty} V_\lambda^{(k)} = V_\lambda^{(p)}$ . Обозначим это пространство через  $V_\lambda$  и назовем его *корневым подпространством* оператора  $f$ , отвечающим собственному значению  $\lambda$ .

**Утверждение 142.** *Подпространство  $V_\lambda \subset W$  инвариантно относительно оператора  $f$ .*

**Доказательство.** Возьмем произвольный вектор  $x \in V_\lambda$ , т.е.  $(f - \lambda \cdot id)^p(x) = 0$ , тогда  $(f - \lambda \cdot id)^p f(x) = f(f - \lambda \cdot id)^p(x) = f(0) = 0$ , значит,  $f(x) \in V_\lambda$ .  $\square$

## Теорема о разложении пространства в прямую сумму корневых подпространств

**Лемма 143.** *Пусть  $f : V \rightarrow V$ ,  $\lambda$  — его собственное значение. Тогда имеет место разложение  $V$  в прямую сумму,  $V = V_\lambda \oplus W$ , где  $W$  — инвариантное подпространство, причем ограничение оператора  $f - \lambda \cdot id$  на  $W$  обратимо.*

**Доказательство.** Без ограничения общности можно считать, что  $\lambda = 0$ . Для этого достаточно перейти от оператора  $f$  к оператору  $f - \lambda \cdot id$ .

Положим  $W = \text{Im } f^p$  и докажем, что  $V = V_\lambda \oplus W = \text{Ker } f^p \oplus \text{Im } f^p$ . Инвариантность  $\text{Im } f^p$  очевидна: если  $y \in \text{Im } f^p$ , то существует такой  $x$ , что  $y = f^p(x)$ ; тогда  $f(y) = f^{p+1}(x) \in \text{Im } f^{p+1}$ . Но  $\text{Im } f^{p+1} \subset \text{Im } f^p$ , а размерности этих образов совпадают, т.к. совпадают размерности соответствующих ядер, поэтому  $\text{Im } f^{p+1} = \text{Im } f^p$ .

Покажем, что сумма  $V_0$  и  $W$  — прямая. Для этого достаточно доказать, что их пересечение равно нулю. Так как сумма размерностей ядра и образа равна размерности всего пространства, из того, что пересечение — нулевое, будет следовать, что  $\dim V = \dim V_0 + \dim W$ , т.е.  $V = V_0 \oplus W$ .

Пусть  $v \in V_0 \cap W$ ,  $v \neq 0$ . Т.к.  $v \in V_0$ , то  $f^p(v) = 0$ , а т.к.  $v \in W$ , то  $v = f^p(w)$  для некоторого вектора  $w \in V$ . Тогда  $f^p(w) = v \neq 0$ ,  $f^{2p}(w) = f^p(v) = 0$ . Из того, что  $f^p(w) \neq 0$ , следует, что  $w \notin V_0$ , а из того, что  $f^{2p}(w) = 0$ , следует, что  $w \in V_0^{(2p)} = V_0$ . Полученное противоречие доказывает, что  $V_0 \cap W = \{0\}$ .

Докажем теперь, что ограничение  $f$  на  $W$  невырождено. Если бы это было не так, что  $0$  был бы собственным значением оператора  $f|_W$ , т.е. существовал бы собственный вектор  $v \in W$ ,  $v \neq 0$ ,  $f(v) = 0$ . Но это бы означало, что  $v \in V_0$ . Но  $V_0 \cap W = \{0\}$ . Т.о.,  $0$  не может быть собственным значением для  $f|_W$ .  $\square$

**Теорема 144** (о корневом разложении). *Пусть дан оператор  $f : V \rightarrow V$  (над алгебраически замкнутым полем). Тогда пространство  $V$  является прямой суммой всех корневых подпространств, т.е.  $V = V_{\lambda_1} \oplus \dots \oplus V_{\lambda_k}$ , где  $\lambda_1, \dots, \lambda_k$  — все собственные значения оператора  $f$ .*

**Доказательство.** Применим нужное число раз предыдущую лемму. После первого применения получим  $V = V_{\lambda_1} \oplus W$ . Далее, из блочно-диагонального вида матрицы оператора  $f$  — она состоит из блоков, отвечающих ограничениям  $f|_{V_{\lambda_1}}$  и  $f|_W$  — следует, что собственные значения  $f|_W$  —  $\lambda_2, \lambda_3, \dots, \lambda_k$ . Продолжая этот процесс, мы исчерпаем

все пространство. Действительно, если после  $k$ -кратного применения леммы мы получим  $V = V_{\lambda_1} \oplus V_{\lambda_2} \oplus \dots \oplus V_{\lambda_k} \oplus W'$ , то  $W' = \{0\}$  — иначе оператор ограничения  $f|_{W'}$  будет иметь еще одно собственное значение (поле алгебраически замкнуто), которого не было у  $f$  — противоречие.  $\square$

Отметим, что ограничение оператора на корневое подпространство имеет единственное собственное значение.

## Жорданова нормальная форма оператора

**Теорема 145** (Жордана о приведении матрицы оператора к нормальной форме). *Для любого оператора  $f$  существует базис, в котором его матрица  $A_f$  будет жордановой. Такая матрица единственна с точностью до перестановки блоков (клеток).*

**Доказательство.**

1) **Существование.** По теореме о корневом разложении, в подходящем базисе матрица оператора  $f$  имеет блочно-диагональный вид

$$A_f = \begin{pmatrix} A_{f|_{V_{\lambda_1}}} & & & \\ & A_{f|_{V_{\lambda_2}}} & & \\ & & \ddots & \\ & & & A_{f|_{V_{\lambda_k}}} \end{pmatrix},$$

поэтому достаточно доказать теорему для операторов с единственным собственным значением, каковыми являются ограничения оператора  $f$  на корневые подпространства.

Поэтому мы можем предположить без ограничения общности, что  $f$  имеет единственное собственное значение. Также без ограничения общности можно считать, что это собственное значение равно нулю.

Наша задача — построить базис в пространстве, в котором действует такой оператор, т.е. в корневом пространстве  $V = V_0 = V_0^{(p)}$ , которое является объединением подпространств  $V_0^{(1)} \subset V_0^{(2)} \subset \dots \subset V_0^{(p)}$ .

Для подпространства  $L \subset V$  система векторов  $e_{r+1}, \dots, e_n$  называется относительным базисом (относительно подпространства  $L$ ), если, будучи дополненной базисом подпространства  $L$ , она становится базисом всего пространства  $V$ . В любом (конечномерном) пространстве можно выбрать относительный базис относительно любого подпространства.

На первом шаге рассмотрим подпространство  $V_0^{(p-1)} \subset V_0^{(p)} = V$  и выберем относительный базис  $e_1, \dots, e_q$  относительно этого подпространства. Очевидно, он будет состоять из присоединенных векторов порядка  $p-1$ . Поскольку  $f(V_0^{(p)}) = V_0^{(p-1)}$ ,  $f(e_1), \dots, f(e_q) \in V_0^{(p-1)}$ . Покажем, что система векторов  $f(e_1), \dots, f(e_q)$  линейно независима относительно предыдущего подпространства  $V_0^{(p-2)}$ : если  $\alpha_1 f(e_1) + \dots + \alpha_q f(e_q) = f(\alpha_1 e_1 + \dots + \alpha_q e_q) \in V_0^{(p-2)}$ , то  $\alpha_1 e_1 + \dots + \alpha_q e_q \in V_0^{(p-1)}$ , и из определения векторов  $e_1, \dots, e_q$  следует, что все  $\alpha_1 = \dots = \alpha_q = 0$ . Дополним систему векторов  $f(e_1), \dots, f(e_q)$  до относительного базиса в  $V_0^{(p-1)}$  относительно подпространства  $V_0^{(p-2)}$  векторами  $g_1, \dots, g_s$ . Т.о. относительный базис  $V_0^{(p-1)}$  относительно подпространства  $V_0^{(p-2)}$  состоит из векторов  $f(e_1), \dots, f(e_q), g_1, \dots, g_s$ . К этому относительному базису применим оператор  $f$  и вновь полученную систему векторов опять дополним до относительного базиса  $V_0^{(p-2)}$  относительно подпространства  $V_0^{(p-3)}$ . Этот процесс можно продолжить до конца, т.е. до подпространства  $V_0^{(1)}$  и его нулевого подпространства.



## Функции от операторов и от матриц

Если функция  $f(x)$  достаточно гладкая, т.е. имеет достаточно много производных, то для нее можно написать формулу Тейлора, которая будет иметь достаточно много членов,  $f(t) = f(\lambda) + \frac{f'(\lambda)}{1!}(t - \lambda) + \frac{f''(\lambda)}{2!}(t - \lambda)^2 + \dots + \frac{f^{(m)}(\lambda)}{m!}(t - \lambda)^m + r_m$  (в качестве последнего слагаемого можно взять, например, остаточный член в форме Лагранжа). Если матрица  $A$

— жорданова клетка,  $A = \begin{pmatrix} \lambda & 1 & & \mathbf{0} \\ & \ddots & \ddots & \\ & & \lambda & 1 \\ \mathbf{0} & & & \lambda \end{pmatrix}$ , то  $f(A) = \begin{pmatrix} f(\lambda) & \frac{f'(\lambda)}{1!} & \cdots & \frac{f^{(n-1)}(\lambda)}{(n-1)!} \\ & \ddots & \ddots & \vdots \\ & & f(\lambda) & \frac{f'(\lambda)}{1!} \\ \mathbf{0} & & & f(\lambda) \end{pmatrix}$ ,

т.е. значение функции  $f(A)$  определяется только значением функции  $f(t)$  и ее  $n - 1$  производной в точке  $t = \lambda$ , а все производные более высоких порядков (т.е. все последующие слагаемые формулы Тейлора) дают нулевой вклад. То есть, мы можем взять формулу Тейлора для этой функции, обрубить ее на  $n - 1$ -й производной, и мы получим многочлен  $p(t)$ , причем  $p(A) = f(A)$ , а вычислять значение многочлена от матрицы мы умеем. Если матрица произвольна, то ее нужно привести к жордановой форме,  $A' = \begin{pmatrix} A_1 & & \mathbf{0} \\ & \ddots & \\ \mathbf{0} & & A_m \end{pmatrix}$ ,

где  $A_1, \dots, A_m$  — жордановы клетки. Т.к.  $f(A') = \begin{pmatrix} f(A_1) & & \mathbf{0} \\ & \ddots & \\ \mathbf{0} & & f(A_m) \end{pmatrix}$  и  $f(A) =$

$Cf(A')C^{-1}$ , то формулу Тейлора нам достаточно обрубить на  $k - 1$ -й производной, где  $k$  — максимальный размер жордановой клетки в жордановой форме матрицы  $A$ , тогда мы получим такой многочлен  $p(t)$ , что  $p(A) = f(A)$ . Этот многочлен называется интерполяционным.

**Вопрос:** Почему определение  $f(A)$  не зависит от способа приведения к жордановой форме? Проверьте, что если матрица  $A$  приведена к жордановому виду  $J(A)$  с помощью двух различных матриц перехода,  $C$  и  $D$ , т.е. если  $A = CJ(A)C^{-1} = DJ(A)D^{-1}$ , то матрицы  $D^{-1}C$  и  $f(J(A))$  перестановочны для любой функции  $f$ , для которой определено  $f(J(A))$ .

## Овеществление и комплексификация

### Овеществление

**Определение 146.** Пусть  $V$  — векторное пространство над полем комплексных чисел  $\mathbb{C}$ . Рассмотрим пространство  $V_{\mathbb{R}}$ , состоящее из тех же векторов, что и  $V$ , только вместо операции умножения на все комплексные числа мы ограничимся умножением только на вещественные числа. Тогда  $V_{\mathbb{R}}$  будет линейным пространством над полем вещественных чисел  $\mathbb{R}$ , оно называется *овеществлением* пространства  $V$ .

Пусть  $e_1, \dots, e_n$  — базис в пространстве  $V$ , тогда он не будет базисом пространства  $V_{\mathbb{R}}$ , так как не все вектора являются их линейными комбинациями с вещественными числами, а на комплексные числа мы больше не можем умножать. Базисом в  $V_{\mathbb{R}}$  будут вектора  $e_1, \dots, e_n, ie_1, \dots, ie_n$  (проверьте), следовательно  $\dim_{\mathbb{R}} V_{\mathbb{R}} = 2 \dim_{\mathbb{C}} V$  (индекс у  $\dim$  не поминает, над каким полем мы рассматриваем размерность пространства).

**Определение 147.** Пусть дан оператор  $f : V \rightarrow V$ , тогда этот оператор, рассматриваемый на пространстве  $V_{\mathbb{R}}$ , называется *овеществлением оператора  $f$*  и обозначается  $f_{\mathbb{R}}$ .

Посмотрим, как связаны матрицы операторов  $f$  и  $f_{\mathbb{R}}$ . Пусть в базисе  $e_1, \dots, e_n$  пространства  $V$   $f(e_k) = c_k^j e_j$ . Матрицу  $A_f = (c_k^j)$  оператора  $f$  можно разложить на вещественную и чисто мнимую часть, т.к. ее элементы — это комплексные числа, т.е.  $A_f = A + iB$ , где  $A = (\operatorname{Re} c_k^j)$ ,  $B = (\operatorname{Im} c_k^j)$ . Тогда матрица оператора  $f_{\mathbb{R}}$  в базисе  $e_1, \dots, e_n, ie_1, \dots, ie_n$  будет иметь вид  $A_{f_{\mathbb{R}}} = \left( \begin{array}{c|c} A & -B \\ \hline B & A \end{array} \right)$ . Посчитаем  $\det A_{f_{\mathbb{R}}}$ , для чего сделаем следующие элементарные преобразования над строками и столбцами матрицы  $A_{f_{\mathbb{R}}}$ :

$$\begin{aligned} \left( \begin{array}{c|c} A & -B \\ \hline B & A \end{array} \right) &\rightarrow \left( \begin{array}{cc} A - iB & -B - iA \\ B & A \end{array} \right) \rightarrow \\ &\rightarrow \left( \begin{array}{cc} A - iB & -B - iA + i(A - iB) \\ B & A + iB \end{array} \right) = \left( \begin{array}{cc} A - iB & 0 \\ B & A + iB \end{array} \right), \end{aligned}$$

поэтому

$$\det A_{f_{\mathbb{R}}} = \det(A - iB) \det(A + iB) = \overline{\det(A_f)} \cdot \det A_f = |\det A_f|^2.$$

## Комплексная структура

**Определение 148.** Пусть  $V$  — векторное пространство над  $\mathbb{R}$ . *Комплексной структурой* на  $V$  называется такой линейный оператор  $j : V \rightarrow V$ , что  $j^2 = -id$ .

Тогда пространство  $V$  можно рассматривать как векторное пространство над  $\mathbb{C}$ , так как на  $V$  можно ввести операцию умножения на комплексные числа:  $(a + ib)v := av + bj(v)$ . То, что это определение корректно (свойства v-viii определения векторного пространства), проверяется тривиально.

**Лемма 149.** Пусть  $j$  — комплексная структура на вещественном векторном пространстве  $V$ . Тогда

1)  $\dim V$  четна;

2) в подходящем базисе матрица оператора  $j$  имеет вид  $A_j = \left( \begin{array}{c|c} 0 & -E \\ \hline E & 0 \end{array} \right)$ .

**Доказательство.**

1. Обозначим через  $\tilde{V}$  пространство  $V$ , рассматриваемое как комплексное (с помощью комплексной структуры  $j$ ). Размерность пространства  $\tilde{V}$  конечна, т.к. по базису пространства  $V$  можно разложить любой вектор (возможно неоднозначно). Пусть  $e_1, \dots, e_n$  — базис в  $\tilde{V}$ , тогда  $e_1, \dots, e_n, e_{n+1} = j(e_1), \dots, e_{2n} = j(e_n)$  будет базисом в  $V$ , следовательно,  $\dim V = 2n$ .

2. Т.к.  $j(e_i) = e_{n+i}$  и  $j(e_{n+i}) = -e_i$  для  $i = 1, \dots, n$ , то в этом базисе матрица оператора имеет указанный вид.  $\square$

## Комплексификация

**Определение 150.** Пусть  $V$  — векторное пространство над полем  $\mathbb{R}$ . Рассмотрим пространство  $V_{\mathbb{C}} = V \oplus V = \{(a, b) : a, b \in V\}$  и определим комплексную структуру следующим образом:  $j(a, b) := (-b, a)$  (нетрудно убедиться, что  $j^2 = -id$ ). Пространство с такой комплексной структурой называется *комплексификацией* пространства  $V$ .

Покажем, что  $\dim_{\mathbb{C}} V_{\mathbb{C}} = \dim_{\mathbb{R}} V$ . Если  $e_1, \dots, e_n$  — базис в пространстве  $V$ , то  $(e_1, 0), \dots, (e_n, 0)$  будет базисом в пространстве  $V_{\mathbb{C}}$ . Действительно, поскольку  $j(e_i, 0) = (0, e_i)$ , то умножением на мнимую единицу мы можем получить вектора  $(0, e_1), \dots, (0, e_n)$  и, следовательно, любой вектор  $(a, b)$ , где  $a, b \in V$ .

**Определение 151.** Если дан оператор  $f : V \rightarrow V$ , то оператор  $f_{\mathbb{C}} : V_{\mathbb{C}} \rightarrow V_{\mathbb{C}}$ , заданный формулой  $f_{\mathbb{C}}(a, b) := (fa, fb)$ , называется *комплексификацией* оператора  $f$ .

Легко убедиться, что так определенный  $f_{\mathbb{C}}$  действительно будет линейным оператором. Если  $A_f$  — матрица оператора  $f$  в базисе  $e_1, \dots, e_n$ , то эта же матрица будет матрицей оператора  $f_{\mathbb{C}}$  в базисе  $(e_1, 0), \dots, (e_n, 0)$ .

В дальнейшем мы будем использовать обозначение  $a + ib$  для пары  $(a, b)$  по аналогии с комплексными числами.

## Инвариантные подпространства в вещественном случае

В случае алгебраически замкнутого поля каждый оператор имеет собственные значения, и, следовательно, одномерные инвариантные подпространства. В вещественном случае это, вообще говоря, неверно, но имеется более слабое утверждение о существовании по крайней мере двумерных инвариантных подпространств.

**Лемма 152.** Если  $f : V \rightarrow V$  — оператор в вещественном векторном пространстве и  $\dim V \geq 1$ , то в пространстве  $V$  существует либо одномерное, либо двумерное инвариантное подпространство.

**Доказательство.** Если  $\dim V = 1$ , то утверждение леммы очевидно. Если  $\dim V > 1$ , то пусть  $\lambda = \alpha + i\beta$  — собственное значение оператора  $f_{\mathbb{C}}$ . Тогда в  $V_{\mathbb{C}}$  есть собственный вектор  $a + ib$ ,  $a, b \in V$ , отвечающий собственному значению  $\lambda$ . Тогда

$$f_{\mathbb{C}}(a + ib) = (\alpha + i\beta)(a + ib) = \alpha a - \beta b + i(\alpha b + \beta a),$$

но с другой стороны  $f_{\mathbb{C}}(a + ib) = f(a) + if(b)$ , следовательно,  $f(a) = \alpha a - \beta b$  и  $f(b) = \alpha b + \beta a$ . Т.к.  $\alpha$  и  $\beta$  — это вещественные числа, то  $f(a), f(b) \in \langle a, b \rangle$ , значит,  $\langle a, b \rangle$  — инвариантное подпространство. Очевидно, что оно либо одномерное, либо двумерное (на самом деле оно всегда будет получаться двумерным, если  $\beta \neq 0$ ).  $\square$

## Операторы в евклидовых и эрмитовых пространствах

### Сопряженный оператор

Изучим теперь линейные операторы, действующие в евклидовых и эрмитовых пространствах, т.е. в пространствах со скалярным произведением.

**Определение 153.** Если для оператора  $f : V \rightarrow V$  существует такой оператор  $g$ , что для любых векторов  $a, b \in V$  выполняется равенство  $(f(a), b) = (a, g(b))$ , то  $g$  называется *сопряженным оператором* для  $f$ .

Докажем единственность сопряженного оператора. Допустим, что  $g_1$  и  $g_2$  — два сопряженных оператора для  $f$ . Тогда  $(f(a), b) = (a, g_1(b)) = (a, g_2(b))$ , т.е.  $(a, g_1(b) - g_2(b)) = 0$  для любого вектора  $a$ , следовательно при любом  $b$  имеем  $g_1(b) - g_2(b) = 0$ , следовательно,  $g_1 = g_2$ .

Сопряженный оператор обозначается  $g = f^*$ .

**Лемма 154.** Если операторы  $f_1$  и  $f_2$  имеют сопряженные  $f_1^*$  и  $f_2^*$  соответственно, то операторы  $h = f_1 + f_2$  и  $g = f_1 f_2$  также имеют сопряженные  $h^*$  и  $g^*$ , причем  $h^* = f_1^* + f_2^*$  и  $g^* = f_2^* f_1^*$ .

**Доказательство.** приведем доказательство для второго утверждения (для композиции операторов), т.к. для первого оно очевидно.  $(f_1 f_2(a), b) = (f_2(a), f_1^*(b)) = (a, f_2^* f_1^*(b))$ .  $\square$

**Лемма 155.** Если в ортонормированном базисе матрица оператора  $f$  равна  $A$  и существует сопряженный оператор  $f^*$ , то матрица этого оператора в том же базисе равна  $A^t$  (если пространство евклидово) или  $\overline{A}^t$  (если пространство эрмитово).

**Доказательство.** Пусть матрица оператора  $f$  в ортонормированном базисе  $e_1, \dots, e_n$  есть  $A = \begin{pmatrix} a_1^1 & \dots & a_n^1 \\ \vdots & \ddots & \vdots \\ a_1^n & \dots & a_n^n \end{pmatrix}$ , а матрица оператора  $f^*$  (в том же базисе) есть  $B = \begin{pmatrix} b_1^1 & \dots & b_n^1 \\ \vdots & \ddots & \vdots \\ b_1^n & \dots & b_n^n \end{pmatrix}$ . Тогда  $a_i^j = (e_j, a_i^k e_k) = (e_j, f(e_i)) = (f^*(e_j), e_i) = (b_j^l e_l, e_i) = \overline{b_j^i}$ , откуда получаем  $A = \overline{B}^t$ , или  $B = \overline{A}^t$ .  $\square$

Отметим, что условие ортонормированности базиса в лемме является существенным.

**Лемма 156.** Для любого оператора  $f$  существует ему сопряженный  $f^*$ .

**Доказательство.** Выберем ортонормированный базис  $e_1, \dots, e_n$ , и пусть  $A_f$  — матрица оператора  $f$  в этом базисе. Тогда матрица  $\overline{A}_f^t$  будет (в этом же базисе) матрицей некоторого оператора  $g$ . Пусть  $A_f = \begin{pmatrix} c_1^1 & \dots & c_n^1 \\ \vdots & \ddots & \vdots \\ c_1^n & \dots & c_n^n \end{pmatrix}$ . Возьмем произвольные векторы  $a = a^i e_i, b = b^i e_i$ . Тогда

$$f(b) = \begin{pmatrix} c_1^1 & \dots & c_n^1 \\ \vdots & \ddots & \vdots \\ c_1^n & \dots & c_n^n \end{pmatrix} \begin{pmatrix} b^1 \\ \vdots \\ b^n \end{pmatrix}; \quad g(a) = (a^1 \dots a^n) \begin{pmatrix} \overline{c}_1^1 & \dots & \overline{c}_n^1 \\ \vdots & \ddots & \vdots \\ \overline{c}_1^n & \dots & \overline{c}_n^n \end{pmatrix},$$

и легко видеть, что

$$(a, f(b)) = (\overline{a}^1 \dots \overline{a}^n) \begin{pmatrix} c_1^1 & \dots & c_n^1 \\ \vdots & \ddots & \vdots \\ c_1^n & \dots & c_n^n \end{pmatrix} \begin{pmatrix} b^1 \\ \vdots \\ b^n \end{pmatrix} = \overline{(b, g(a))} = (g(a), b),$$

т.е.  $g = f^*$ .  $\square$

**Следствие 157.** Если  $f^*$  — оператор, сопряженный к  $f$ , то  $(f^*)^* = f$ .

**Лемма 158.** Если  $V$  — инвариантное подпространство относительно  $f$ , то  $V^\perp$  — инвариантное подпространство относительно  $f^*$ .

**Доказательство.** Возьмем произвольный вектор  $v \in V^\perp$ , тогда  $\forall u \in V$  имеем  $(f^*(v), u) = (v, f(u)) = 0$ , т.к.  $v \in V^\perp$ , а  $f(u) \in V$ . Следовательно,  $f^*(v) \in V^\perp$  для любого  $v \in V^\perp$ .  $\square$

В случае евклидовых пространств операция перехода к сопряженному оператору является линейным оператором в пространстве  $L(V)$  линейных операторов, квадрат которого равен единице. Далее мы увидим, что его собственными значениями являются числа 1 и -1. Вопрос: почему в случае эрмитовых пространств эта операция (перехода к сопряженному оператору) не является линейным оператором?

**Определение 159.** Оператор  $f$  называется *самосопряженным* (или *симметрическим*), если  $f^* = f$ . Оператор  $f$  называется *кососимметрическим*, если  $f^* = -f$ .

Заметим, что для матриц операторов, *записанных в ортонормированном базисе*, будут выполнены эти же свойства, что и для операторов, т.е. матрица симметрического оператора является симметрической (в вещественном случае), матрица кососимметрического оператора является кососимметрической и т.д.

**Лемма 160.** *Любой оператор единственным образом представляется в виде суммы симметрического и кососимметрического операторов.*

**Доказательство.** Разложение нужного вида дает формула  $f = \frac{1}{2}(f + f^*) + \frac{1}{2}(f - f^*)$ , первое слагаемое которой — симметрический оператор, а второе — кососимметрический. Единственность следует из того, что если оператор одновременно симметрический и кососимметрический, то он равен нулю.  $\square$

**Лемма 161.** *Пусть  $\lambda$  — собственное значение самосопряженного оператора. Тогда  $\lambda \in \mathbb{R}$ .*

**Доказательство.** Ясно, что содержательной эта лемма является лишь в эрмитовом случае, в котором мы ее и будем доказывать. Пусть  $v$  — соответствующий собственный вектор,  $f(v) = \lambda v$ . Тогда  $\bar{\lambda}(v, v) = (\lambda v, v) = (f(v), v) = (v, f^*(v)) = (v, f(v)) = (v, \lambda v) = \lambda(v, v)$ . Поскольку  $v \neq 0$ ,  $\bar{\lambda} = \lambda$ .  $\square$

**Лемма 162.** *Пусть  $\lambda$  — собственное значение кососимметрического оператора. Тогда в евклидовом случае  $\lambda = 0$ , а в эрмитовом —  $\lambda$  чисто мнимое,  $\lambda \in i\mathbb{R}$ .*

**Доказательство.** Доказательство аналогично предыдущей лемме. В евклидовом случае  $\lambda(v, v) = (\lambda v, v) = (f(v), v) = (v, f^*(v)) = -(v, f(v)) = -(v, \lambda v) = -\lambda(v, v)$ , откуда  $\lambda = -\lambda$ . В эрмитовом случае  $\bar{\lambda}(v, v) = (\lambda v, v) = (f(v), v) = (v, f^*(v)) = -(v, f(v)) = -(v, \lambda v) = -\lambda(v, v)$ , откуда  $\bar{\lambda} = -\lambda$ .  $\square$

**Лемма 163.** *Пусть  $\lambda_1, \lambda_2$  — различные собственные значения самосопряженного или кососимметрического оператора, а  $v_1, v_2$  — соответствующие собственные векторы. Тогда  $v_1 \perp v_2$ .*

**Доказательство.**  $\bar{\lambda}_1(v_1, v_2) = (\lambda_1 v_1, v_2) = (f(v_1), v_2) = (v_1, f^*(v_2)) = \pm(v_1, f(v_2)) = \pm(v_1, \lambda_2 v_2) = \pm\lambda_2(v_1, v_2)$ , т.е.  $(v_1, v_2)(\pm\lambda_2 - \bar{\lambda}_1) = 0$ .

Рассмотрим второй сомножитель:  $\pm\lambda_2 - \bar{\lambda}_1$ . Если  $f$  самосопряжен, то собственные значения вещественны и знак “плюс”, т.е.  $\lambda_2 - \lambda_1$ ; если  $f$  кососимметричен, то собственные значения чисто мнимы и знак “минус”, т.е.  $-\lambda_2 + \lambda_1$ . В обоих случаях это выражение отлично от нуля, следовательно, нулю равен первый сомножитель,  $(v_1, v_2) = 0$ .  $\square$

**Лемма 164.** *Если  $L$  — инвариантное подпространство относительно самосопряженного или кососимметрического оператора  $f$ , то  $L^\perp$  также будет инвариантно относительно  $f$ .*

**Доказательство.** Очевидно, т.к.  $L^\perp$  инвариантно относительно  $f^* = \pm f$ .  $\square$

## Канонический вид матрицы самосопряженного оператора

**Теорема 165.** *Для любого самосопряженного оператора  $f : V \rightarrow V$  существует ортонормированный базис, в котором его матрица имеет диагональный вид с вещественными числами на диагонали. Указанный канонический вид матрицы самосопряженного оператора единственен с точностью до перестановки диагональных элементов.*

**Доказательство.** Приведем два доказательства существования.

1. Доказательство индукцией по размерности пространства.

1) Пусть  $\dim V = 1$ . Очевидно,  $A_f = (a)$  — диагональная матрица. В случае поля комплексных чисел,  $a$  будет вещественным числом, т.к.  $\bar{a} = a$ .

2) Допустим, что теорема доказана для  $\dim V \leq n$ , докажем ее для  $\dim V = n + 1$ .

Сначала разберем случай эрмитова пространства. Пусть  $v$  — собственный вектор оператора  $f$  длины 1,  $L = \langle v \rangle$ , тогда  $V = L \oplus L^\perp$ , причем  $L$  и  $L^\perp$  оба инвариантны относительно  $f$ . Выберем базис  $e_2, \dots, e_{n+1}$  в пространстве  $L^\perp$ , тогда в ортонормированном базисе  $v, e_2, \dots, e_{n+1}$  матрица оператора  $f$  имеет вид  $A_f = \left( \begin{array}{c|c} a & \mathbf{0} \\ \mathbf{0} & A_{f'} \end{array} \right)$ , где ограничение  $f'$  оператора  $f$  на  $L^\perp$  тоже самосопряжено, следовательно, по предположению индукции, его можно привести к искомому виду. В итоге матрица  $A_f$  будет диагональной, причем, т.к.  $\bar{a} = a$ , на диагонали будут вещественные числа.

Теперь перейдем к случаю евклидова пространства. Мы знаем, что у любого оператора над полем вещественных чисел существует либо одномерное, либо двумерное инвариантное подпространство. Если у этого оператора есть хотя бы одно одномерное инвариантное подпространство, то можно действовать аналогично предыдущему случаю. Если же у этого оператора имеются лишь двумерные инвариантные подпространства, то пусть  $L$  — одно из них. Выберем ортонормированные базисы  $e_1, e_2$  в  $L$  и  $e_3, \dots, e_{n+1}$  в  $L^\perp$ . Тогда в

базисе  $e_1, \dots, e_{n+1}$  матрица оператора имеет вид  $A_f = \left( \begin{array}{cc|c} a_{11} & a_{12} & \mathbf{0} \\ a_{21} & a_{22} & \mathbf{0} \\ \mathbf{0} & \mathbf{0} & A_{f'} \end{array} \right)$ . По предполо-

жению индукции матрица ограничения  $f'$  на ортогональное дополнение к инвариантному подпространству имеет искомый вид. Осталось лишь разобраться с двумерной клеткой  $A = \begin{pmatrix} a_{11} & a_{12} \\ a_{21} & a_{22} \end{pmatrix}$ . Т.к.  $A^t = A$ , то  $a_{21} = a_{12}$ . Для дальнейшего доказательства нам требуется

**Лемма 166.** У двумерной симметричной матрицы характеристический многочлен имеет вещественные корни.

**Доказательство.**

$$\det \begin{pmatrix} a_{11} - t & a_{12} \\ a_{21} & a_{22} - t \end{pmatrix} = t^2 - (a_{11} + a_{22})t + a_{11}a_{22} - a_{12}^2.$$

Дискриминант этого многочлена равен  $D = (a_{11} + a_{22})^2 - 4(a_{11}a_{22} - a_{12}^2) = (a_{11} - a_{22})^2 + 4a_{12}^2 \geq 0$ .  $\square$

Пусть  $\lambda_1, \lambda_2$  — собственные числа матрицы  $A$ . Тогда в базисе, составленном из собственных векторов, она имеет вид  $A = \begin{pmatrix} \lambda_1 & 0 \\ 0 & \lambda_2 \end{pmatrix}$ . Если  $\lambda_1 = \lambda_2$ , то мы всегда можем выбрать два ортонормированных собственных вектора в качестве базиса двумерного пространства. Если же  $\lambda_1 \neq \lambda_2$ , то отвечающие им собственные векторы уже автоматически ортогональны друг другу.

Доказательство существования канонического вида закончено.

Приведем теперь второе доказательство.

2. Доказательство сведением к квадратичным функциям (только для вещественных линейных пространств). Пусть  $A$  — симметричная матрица оператора  $f$  в некотором ортонормированном базисе. Рассмотрим квадратичную функцию  $Q$  с этой же матрицей в том же базисе. Тогда существует ортонормированный базис, в котором матрица функции  $Q$  имеет диагональный вид  $\tilde{A}$ , т.е. существует такая ортогональная матрица  $C$ , что  $\tilde{A} = C^t A C$ . Но ее ортогональность означает, что  $C^t = C^{-1}$ , поэтому можно записать

$\tilde{A} = C^{-1}AC$ . Но по этой формуле изменяется матрица оператора, поэтому в том базисе, в котором диагональна матрица квадратичной функции  $Q$ , матрица оператора  $f$  тоже будет диагональной.

Единственность следует из того, что на диагонали находятся корни характеристического многочлена с учетом их кратности.  $\square$

## Канонический вид матрицы кососимметрического оператора

**Теорема 167.** У любого кососимметрического оператора  $f : V \rightarrow V$  в эрмитовом пространстве  $V$  существует ортонормированный базис, в котором его матрица  $A_f$  имеет диагональный вид с чисто мнимыми числами на диагонали.

**Доказательство.** Мы знаем, что если  $L \subset V$  инвариантно относительно  $f$ , то и  $L^\perp$  будет инвариантно относительно  $f$ . Следовательно матрицу оператора  $f$  можно привести к диагональному виду (таким же способом, каким мы делали это ранее — по индукции, соответствующий базис будет ортонормированным),  $A_f = \begin{pmatrix} \lambda_1 & & \mathbf{0} \\ & \ddots & \\ \mathbf{0} & & \lambda_n \end{pmatrix}$ .  $\square$

**Теорема 168.** У любого кососимметрического оператора  $f : V \rightarrow V$  в евклидовом пространстве существует ортонормированный базис, в котором матрица  $A_f$  имеет блочно-диагональный вид, причем все блоки либо одномерные (равные нулю), либо двумерные, имеющие вид  $\begin{pmatrix} 0 & a \\ -a & 0 \end{pmatrix}$ ,  $a \in \mathbb{R}$ .

**Доказательство.** Если у оператора  $f$  имеется одномерное инвариантное подпространство, то доказательство в точности совпадает с эрмитовым случаем, поэтому остается рассмотреть случай, когда можно выделить двумерное инвариантное подпространство  $L \subset V$ . При этом его ортогональное дополнение  $L^\perp$  также инвариантно, и по предположению индукции можно считать, что матрица ограничения оператора  $f$  на  $L^\perp$  уже имеет требуемый вид. Рассмотрим матрицу ограничения  $f$  на  $L$  в произвольном ортонормированном базисе двумерного подпространства  $L$ : это двумерная матрица, причем, в силу косої симметрии, на ее диагонали стоят нули, а вне диагонали — противоположные по знаку числа.

Единственность канонического вида матриц кососимметрических операторов с точностью до перестановки блоков также следует из того, что эти блоки определяются характеристическим многочленом оператора: если канонический вид матрицы состоит из двумерных блоков  $\begin{pmatrix} 0 & a_1 \\ -a_1 & 0 \end{pmatrix}, \dots, \begin{pmatrix} 0 & a_k \\ -a_k & 0 \end{pmatrix}$  и  $n - 2k$  нулевых одномерных блоков, то корни характеристического многочлена — это числа  $\pm ia_1, \dots, \pm ia_k$  и  $0$  кратности  $n - 2k$ . Это показывает независимость чисел  $k$  и  $a_1, \dots, a_k$  от выбора базиса.  $\square$

## Изометрии

**Определение 169.** Линейный оператор  $f : V \rightarrow V$  называется *изометрией*, если  $|f(a)| = |a|$  для любого вектора  $a \in V$  (т.е. если он сохраняет длины векторов).

**Утверждение 170.** Оператор  $f$  является изометрией тогда и только тогда, когда он сохраняет скалярное произведение.

**Доказательство.** Если  $f$  сохраняет скалярное произведение, то он, в частности, сохраняет и длины векторов. Остается проверить обратное утверждение. Пусть  $f$  сохраняет длины векторов (т.е. изометрия).

1) В случае, когда пространство  $V$  евклидово, возьмем два произвольных вектора  $a, b \in V$ , тогда  $(a+b, a+b) = (a, a) + (b, b) + 2(a, b)$ , откуда  $(a, b) = \frac{1}{2}((a+b, a+b) - (a, a) - (b, b))$ , следовательно, оператор  $f$  сохраняет скалярное произведение.

2) Рассмотрим теперь случай, когда пространство  $V$  эрмитово. Тогда  $(a+b, a+b) = (a, a) + (b, b) + (a, b) + \overline{(a, b)} = (a, a) + (b, b) + 2\operatorname{Re}(a, b)$ , откуда  $\operatorname{Re}(a, b) = \frac{1}{2}((a+b, a+b) - (a, a) - (b, b))$ , следовательно, вещественная часть скалярного произведения сохраняется. Взяв вектор  $ib$  вместо  $b$ , получаем

$$\begin{aligned}(a+ib, a+ib) &= (a, a) + (ib, ib) + (a, ib) + (ib, a) = (a, a) + (b, b) + i(a, b) - i(b, a) = \\ &= (a, a) + (b, b) + i(a, b) - i\overline{(a, b)} = (a, a) + (b, b) + 2\operatorname{Im}(a, b),\end{aligned}$$

следовательно мнимая часть скалярного произведения также выражается через длины векторов,  $\operatorname{Im}(a, b) = \frac{1}{2}((a+ib, a+ib) - (a, a) - (b, b))$  и, значит, тоже сохраняется.  $\square$

**Лемма 171.** Следующие три утверждения эквивалентны:

- 1) оператор  $f$  сохраняет скалярное произведение;
- 2) оператор  $f$  переводит некоторый ортонормированный базис в ортонормированный;
- 3) оператор  $f$  переводит произвольный ортонормированный базис в ортонормированный;
- 4) в любом ортонормированном базисе матрица  $A_f$  оператора  $f$  обладает свойством  $\overline{A}_f^t A_f = E$ .

**Доказательство.**

1)  $\Rightarrow$  3) очевидно, т.к.  $(f(a_i), f(a_j)) = (a_i, a_j) = \delta_{ij}$ .

2)  $\Rightarrow$  1). Пусть  $a_1, \dots, a_n$  — ортонормированный базис,  $b_i = f(a_i)$ , и  $b_1, \dots, b_n$  — также ортонормированный базис. Возьмем произвольные векторы  $x = x^i a_i$  и  $y = y^j a_j$ . Тогда  $f(x) = x^i b_i$ ,  $f(y) = y^j b_j$ , и  $(f(x), f(y)) = (x^i b_i, y^j b_j) = \overline{x^i} (b_i, b_j) y^j = \overline{x^i} (a_i, a_j) y^j = (x, y)$ , значит,  $f$  сохраняет скалярное произведение.

Таким образом, первые три условия эквивалентны (3)  $\Rightarrow$  2) — очевидно). Покажем, что 3) и 4) эквивалентны.

3)  $\Rightarrow$  4). Возьмем ортонормированный базис  $a_1, \dots, a_n$ , тогда  $\underbrace{G(f(a_1), \dots, f(a_n))}_{=E} =$

$$\overline{A}_f^t \underbrace{G(a_1, \dots, a_n)}_{=E} A_f, \text{ т.е. } \overline{A}_f^t A_f = E.$$

4)  $\Rightarrow$  3). Для любого ортонормированного базиса  $a_1, \dots, a_n$  имеем  $G(f(a_1), \dots, f(a_n)) = \overline{A}_f^t \underbrace{G(a_1, \dots, a_n)}_{=E} A_f$ , значит,  $\overline{A}_f^t A_f = E$ , следовательно, векторы  $f(a_1), \dots, f(a_n)$  также ортонормированны.  $\square$

## Ортогональные и унитарные операторы

**Определение 172.** Оператор, сохраняющий скалярное произведение в евклидовых пространствах называется *ортогональным*, в эрмитовых пространствах — *унитарным*.

**Лемма 173.** Пусть оператор  $f$  действует в евклидовом или эрмитовом пространстве  $V$ , а  $L \subset V$  — инвариантное подпространство. Если  $f$  сохраняет скалярное произведение, то  $L^\perp$  тоже инвариантно.

**Доказательство.** Возьмем произвольный вектор  $a \in L^\perp$ ; надо доказать, что  $f(a) \in L^\perp$ , т.е., что  $(f(a), v) = 0$  для любого  $v \in L$ . Мы знаем, что  $f(L) \subseteq L$ , но, поскольку ортонормированный базис переходит в ортонормированный базис, то  $\dim f(L) = \dim L$ , следовательно  $f(L) = L$ . Тогда найдется такой вектор  $w \in L$ , что  $v = f(w)$ , и тогда  $(f(a), v) = (f(a), f(w)) = (a, w) = 0$ , что и требовалось доказать.  $\square$

**Лемма 174.** Если  $f$  — унитарный оператор, то все его собственные значения по модулю равны 1, если же  $f$  — ортогональный, то все его собственные значения равны  $\pm 1$ .

**Доказательство.** Пусть  $\lambda$  — собственное значение, тогда для собственного вектора  $v$  выполнено равенство  $f(v) = \lambda v$ . Т.к. оператор сохраняет скалярное произведение, то  $(v, v) = (f(v), f(v)) = (\lambda v, \lambda v) = \bar{\lambda}\lambda(v, v) = |\lambda|^2(v, v)$ , а т.к.  $v \neq 0$ , то  $(v, v) \neq 0$ , следовательно,  $|\lambda|^2 = 1$ , т.е.  $|\lambda| = 1$ . Если же оператор  $f$  ортогональный, то будем иметь  $(v, v) = \lambda^2(v, v)$  с вещественным  $\lambda$ , следовательно,  $\lambda = \pm 1$ .  $\square$

**Лемма 175.** Если  $f$  — унитарный оператор, то его собственные вектора, отвечающие различным собственным значениям, взаимно ортогональны.

**Доказательство.** Пусть  $\lambda_1 \neq \lambda_2$ , и  $f(v_1) = \lambda_1 v_1$ ,  $f(v_2) = \lambda_2 v_2$  ( $v_1$  и  $v_2$  — собственные вектора). Тогда  $(v_1, v_2) = (f(v_1), f(v_2)) = (\lambda_1 v_1, \lambda_2 v_2) = \bar{\lambda}_1 \lambda_2 (v_1, v_2)$ , следовательно, либо  $(v_1, v_2) = 0$ , т.е.  $v_1 \perp v_2$ , либо  $\bar{\lambda}_1 \lambda_2 = 1$ . Но во втором случае, поскольку  $|\lambda_1| = |\lambda_2| = 1$ , имеем  $\lambda_1^{-1} = \bar{\lambda}_1$ , поэтому  $\bar{\lambda}_1 \lambda_2 = \lambda_1^{-1} \lambda_2 = 1$ , откуда следует, что  $\lambda_1 = \lambda_2$ , что невозможно по предположению. Следовательно, векторы  $v_1$  и  $v_2$  ортогональны.  $\square$

Аналогичное утверждение верно и для ортогональных операторов, но у ортогонального оператора может быть не более двух различных собственных значений.

**Теорема 176.** 1) Если  $f : V \rightarrow V$  — унитарный оператор, то существует ортонормированный базис, в котором его матрица  $A_f$  диагональна, причем на диагонали стоят числа, по модулю равные 1.

2) Если  $f : V \rightarrow V$  — ортогональный оператор, то существует ортонормированный базис, в котором  $A_f$  имеет блочно-диагональный вид с блоками размера 1 и 2, причем одномерные блоки — это  $\pm 1$ , а двумерные блоки имеют вид  $\begin{pmatrix} \cos \varphi & -\sin \varphi \\ \sin \varphi & \cos \varphi \end{pmatrix}$  для некоторого угла  $\varphi$ .

3) Указанные канонические виды матриц унитарного и ортогонального оператора единственны с точностью до перестановки диагональных элементов и двумерных блоков.

**Доказательство.**

1) Пусть  $\lambda$  — собственное значение оператора  $f$  (оно существует, т.к. поле  $\mathbb{C}$  алгебраически замкнуто) и  $v$  — собственный вектор, отвечающий этому значению. Тогда  $L = \langle v \rangle$  — одномерное пространство, порожденное вектором  $v$  — будет инвариантным. Кроме того, его ортогональное дополнение  $L^\perp$  также будет инвариантным по доказанной ранее лемме. Пользуясь этим замечанием, проведем теперь доказательство по индукции.

Если  $\dim V = 1$ , то утверждение теоремы очевидно.

Пусть теорема верна для случая  $\dim V = n$ , докажем ее для  $\dim V = n + 1$ . Возьмем одномерное инвариантное подпространство  $L$ , порожденное собственным вектором, тогда  $V = L \oplus L^\perp$ , и матрица  $A_f$  имеет (в подходящем базисе) вид  $A_f = \left( \begin{array}{c|c} \lambda & \\ \hline & A' \end{array} \right)$ , где  $A'$  — матрица оператора  $f|_{L^\perp}$ . Ограничение  $f|_{L^\perp}$  оператора  $f$  на  $L^\perp$  также будет унитарным (так как  $f$  сохраняет скалярные произведения), следовательно, по предположению индукции матрицу  $A'$  можно представить в требуемом виде, но тогда и вся матрица будет представлена в таком виде. Поскольку на диагонали будут стоять собственные значения оператора  $f$  (и его ограничений), то они все по модулю равны 1.

2) Если у оператора  $f$  есть вещественные собственные значения, то с ним можно поступить так же, как и в случае унитарного оператора. Если же их нет, то у оператора  $f$  найдется двумерное инвариантное подпространство  $L$ . По предположению индукции, для

ограничения  $f|_{L^\perp}$  существует ортонормированный базис в  $L^\perp$ , в котором матрица этого оператора имеет требуемый вид. Тогда матрица исходного оператора  $f$  будет блочно-диагональной, и все блоки, кроме первого (ответающего подпространству  $L$ ), имеют требуемый вид.

Ограничение оператора  $f$  на двумерное подпространство  $L$  также является ортогональным оператором. Выберем в  $L$  произвольный ортонормированный базис  $e_1, e_2$ . Поскольку длина вектора  $f(e_1)$  должна быть равна 1, его координаты в базисе  $e_1, e_2$  имеют вид  $(\cos \varphi, \sin \varphi)$  для некоторого угла  $\varphi$ . Пусть  $(x, y)$  — координаты  $f(e_2)$  в этом же базисе. Тогда  $x^2 + y^2 = 1$  и  $x \cos \varphi + y \sin \varphi = 0$ , откуда получаются два решения:  $x = -\sin \varphi, y = \cos \varphi$  и  $x = \sin \varphi, y = -\cos \varphi$ . Первое решение нам подходит — в этом случае двумерный блок — матрица ограничения  $f$  на  $L$  — имеет требуемый вид. Второе решение дает матрицу  $\begin{pmatrix} \cos \varphi & \sin \varphi \\ \sin \varphi & -\cos \varphi \end{pmatrix}$ , которая, как легко видеть, имеет вещественные собственные значения (ее характеристический многочлен равен  $\lambda^2 - 1$ ). Эту матрицу можно привести к диагональному виду с числами  $\pm 1$  на диагонали, что противоречит нашему предположению о том, что оператор  $f$  не имеет одномерных инвариантных подпространств.

3) В случае унитарного оператора единственность очевидна, т.к. на диагонали там стоят корни характеристического многочлена с учетом их кратности. В случае ортогонального оператора корни характеристического многочлена двумерной клетки являются комплексными корнями характеристического многочлена оператора, следовательно, двумерные клетки тоже определяются однозначно.  $\square$

## Неотрицательные и положительные операторы. Извлечение неотрицательного квадратного корня из оператора

**Определение 177.** Оператор  $f : V \rightarrow V$  называется *неотрицательным*, если

- 1)  $f^* = f$ ,
- 2)  $(fv, v) \geq 0$  для любого  $v \in V$

**Упражнение:** в случае поля комплексных чисел первое условие является следствием второго, а в вещественном — нет.

**Лемма 178.** Оператор  $f$  является неотрицательным  $\iff$  в некотором ортонормированном базисе его матрица диагональна с неотрицательными элементами на диагонали.

**Доказательство.**

$\Rightarrow$ : Т.к.  $f^* = f$ , то существует ортонормированный базис  $e_1, \dots, e_n$ , в котором матрица оператора диагональна,  $A_f = \begin{pmatrix} \lambda_1 & & \mathbf{0} \\ & \ddots & \\ \mathbf{0} & & \lambda_n \end{pmatrix}$ ,  $\lambda_i \in \mathbb{R}$ . Тогда  $(fe_i, e_i) = \lambda_i \geq 0$  для всех  $i = 1, \dots, n$ .

$\Leftarrow$ : очевидно.  $\square$

**Лемма 179** (извлечение квадратного корня). Если  $f$  — неотрицательный оператор, то существует (и притом единственный) такой неотрицательный оператор  $g$ , что  $g^2 = f$ .

**Доказательство.**

Существование. Т.к.  $f$  — неотрицательный, то в некотором ортонормированном базисе его матрица имеет вид  $A_f = \begin{pmatrix} \lambda_1 & & \mathbf{0} \\ & \ddots & \\ \mathbf{0} & & \lambda_n \end{pmatrix}$ , причем все  $\lambda_i \geq 0$ . Возьмем оператор  $g$  с

матрицей  $A_g = \begin{pmatrix} \sqrt{\lambda_1} & & \mathbf{0} \\ & \ddots & \\ \mathbf{0} & & \sqrt{\lambda_n} \end{pmatrix}$  в этом же базисе, тогда  $g^2 = f$ .

Единственность. Пусть наряду с оператором  $g$ , построенным выше, существует еще один такой неотрицательный оператор  $h$ , что  $h^2 = f$ . В некотором базисе  $a_1, \dots, a_n$  матрица оператора  $g$  имеет вид  $A_g = \begin{pmatrix} \sqrt{\lambda_1} & & \mathbf{0} \\ & \ddots & \\ \mathbf{0} & & \sqrt{\lambda_n} \end{pmatrix}$ , а т.к. оператор  $h$  неотрицательный, то и его матрица в некотором (вообще говоря другом) базисе  $b_1, \dots, b_n$  имеет вид

$A_h = \begin{pmatrix} \mu_1 & & \mathbf{0} \\ & \ddots & \\ \mathbf{0} & & \mu_n \end{pmatrix}$ . Т.к.  $\lambda_i$  и  $\mu_i^2$  — это собственные значения оператора  $f$  (с учетом кратности), то  $\mu_i$  совпадают с  $\sqrt{\lambda_i}$  с точностью до перестановки. Без ограничения общности можно считать, что они уже переставлены так, чтобы  $\mu_i$  в точности совпадали с  $\sqrt{\lambda_i}$ .

Построим изометрию  $u$ , переводящую один базис в другой,  $u(a_i) = b_i$ , тогда

$$(u^*hu)a_i = (u^*h)b_i = u^*\mu_i b_i = \mu_i u^*b_i = \sqrt{\lambda_i} u^*b_i = \sqrt{\lambda_i} a_i = ga_i,$$

следовательно,  $u^*hu = g$  и  $h = ugu^*$  (т.к. оператор  $u$  обратим и  $u^{-1} = u^*$ ). Возведя обе части этого равенства в квадрат, получим

$$f = g^2 = (u^*hu)^2 = u^*h u u^* h u = u^* h^2 u = u^* f u,$$

значит,  $u f = f u$ , т.е. оператор  $u$  перестановочен с  $f$ . Если бы  $u$  был перестановочен и с  $g$ , т.е. если бы было верно равенство  $u g = g u$ , то тогда получилось бы, что  $h = ugu^* = g u u^* = g$ , что нам и нужно доказать.

Докажем перестановочность  $u$  с  $g$ . Пусть матрица оператора  $u$  в базисе  $a_1, \dots, a_n$  имеет вид  $A_u = \begin{pmatrix} u_1^1 & \dots & u_1^n \\ \vdots & \ddots & \vdots \\ u_n^1 & \dots & u_n^n \end{pmatrix}$  (в этом базисе матрицы операторов  $f$  и  $g$  имеют диагональный вид). Тогда

$$A_{uf} = A_u A_f = \begin{pmatrix} u_1^1 & \dots & u_1^n \\ \vdots & \ddots & \vdots \\ u_n^1 & \dots & u_n^n \end{pmatrix} \begin{pmatrix} \lambda_1 & & \mathbf{0} \\ & \ddots & \\ \mathbf{0} & & \lambda_n \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} \lambda_1 u_1^1 & \dots & \lambda_n u_1^n \\ \vdots & \ddots & \vdots \\ \lambda_1 u_n^1 & \dots & \lambda_n u_n^n \end{pmatrix},$$

аналогично,  $A_{fu} = \begin{pmatrix} \lambda_1 u_1^1 & \dots & \lambda_1 u_n^1 \\ \vdots & \ddots & \vdots \\ \lambda_n u_1^n & \dots & \lambda_n u_n^n \end{pmatrix}$ . Перестановочность  $u$  с  $f$  означает, что

$$\lambda_i u_i^j = \lambda_j u_i^j \forall i, j. \quad (5)$$

Точно так же получаем, что

$$A_{ug} = \begin{pmatrix} \sqrt{\lambda_1} u_1^1 & \dots & \sqrt{\lambda_n} u_1^n \\ \vdots & \ddots & \vdots \\ \sqrt{\lambda_1} u_n^1 & \dots & \sqrt{\lambda_n} u_n^n \end{pmatrix}, \quad A_{gu} = \begin{pmatrix} \sqrt{\lambda_1} u_1^1 & \dots & \sqrt{\lambda_1} u_n^1 \\ \vdots & \ddots & \vdots \\ \sqrt{\lambda_n} u_1^n & \dots & \sqrt{\lambda_n} u_n^n \end{pmatrix}.$$

Из равенства (5) следует, что  $\sqrt{\lambda_i} u_i^j = \sqrt{\lambda_j} u_i^j$  для всех  $i, j$ , т.е.  $u g = g u$ .  $\square$

Единственный неотрицательный квадратный корень из неотрицательного оператора  $f$  мы будем обозначать  $f^{1/2}$ .

**Лемма 180.** *Оператор  $f$  неотрицателен тогда и только тогда, когда  $f = h^*h$  для некоторого оператора  $h$ .*

**Доказательство.**

Если  $f$  неотрицателен, то в качестве оператора  $h$  можно взять квадратный корень из  $f$ .

Если  $f = h^*h$ , то  $f^* = (h^*h)^* = h^*(h^*)^* = h^*h = f$ , т.е.  $f$  — самосопряженный. Для любого вектора  $a$  имеем  $(fa, a) = (h^*ha, a) = (ha, ha) \geq 0$ , следовательно,  $f$  — неотрицательный.  $\square$

**Определение 181.** Оператор  $f$  называется *положительным*, если он неотрицателен и обратим.

Для любого положительного оператора существует ортонормированный базис, в котором его матрица диагональна, причем на диагонали стоят положительные числа.

**Лемма 182.** *Если оператор  $f : V \rightarrow V$  положителен, то формула  $\langle a, b \rangle := (fa, b)$ , где  $a, b \in V$ , задает (новое) скалярное произведение  $\langle \cdot, \cdot \rangle$  в евклидовом/эрмитовом пространстве  $V$  со скалярным произведением  $(\cdot, \cdot)$ .*

**Доказательство.** Проверим необходимые условия скалярного произведения:

1) линейность очевидна, т.к. оператор  $f$  линейный и скалярное произведение  $(\cdot, \cdot)$  также линейно;

2) симметричность следует из самосопряженности  $f$ ;

3) положительная определенность:  $\langle a, a \rangle \geq 0$ , т.к.  $\langle a, a \rangle = (fa, a) = (g^2a, a) = (ga, ga) \geq 0$ , где  $g$  — неотрицательный квадратный корень из  $f$ . Причем оператор  $g$  положителен, поскольку обратим (иначе  $f = g^2$  был бы необратим). Равенство  $\langle a, a \rangle = 0$  эквивалентно  $(ga, ga) = 0$ , или  $ga = 0$ , но из обратимости  $g$  отсюда вытекает  $a = 0$ .  $\square$

## Полярное разложение операторов

На примере комплексных чисел мы знаем, что они допускают так называемое полярное разложение — разложение в виде  $z = r \cdot e^{i\varphi}$ , где  $r \geq 0$  — вещественное число, и  $|e^{i\varphi}| = 1$ . Оказывается, что подобным образом можно раскладывать и линейные операторы.

**Теорема 183** (о полярном разложении). *Для любого оператора  $f : W \rightarrow W$  существует разложение в произведение двух операторов  $f = uh$ , где  $u$  — унитарный (или ортогональный), а  $h$  — неотрицательный. Причем оператор  $h$  определен однозначно, а если  $f$  обратим, то  $u$  и  $h$  определены однозначно.*

**Доказательство.**

Доказательство приведем только для случая, когда  $f$  обратим.

Существование. Т.к.  $f$  обратим, то и  $f^*$  обратим, а, следовательно, и  $f^*f$  обратим. Более того,  $f^*f$  — неотрицательный, следовательно, он положительный. Пусть  $h = (f^*f)^{1/2}$ , тогда  $h$  — неотрицательный и обратимый, т.к.  $h^2 = f^*f$ , т.е. существует самосопряженный (и даже положительный) оператор  $h^{-1}$ . Рассмотрим оператор  $u = fh^{-1}$ . Тогда  $u^* = (h^{-1})^*f^* = h^{-1}f^*$  и  $u^*u = h^{-1}f^*fh = h^{-1}h^2h^{-1} = id$ , следовательно,  $u$  — унитарный (или ортогональный) оператор. Мы получили искомое разложение  $f = uh$ .

Единственность. Пусть  $f = uh = vk$ , где  $u, v$  — унитарные (ортогональные), а  $h, k$  — неотрицательные операторы. Тогда имеем  $h^2 = f^*f = (vk)^*vk = k^*v^*vk = k^*k = k^2$ , т.е.  $h$  и  $k$  — это неотрицательные квадратные корни из  $f^*f$ , следовательно,  $k = h$  (здесь мы не пользуемся обратимостью  $f$ ), и, значит,  $u = v = fh^{-1}$ .

## Канонический вид матрицы нормального оператора

**Определение 184.** Оператор  $f$  называется нормальным, если он коммутирует со своим сопряженным, т.е.  $ff^* = f^*f$ .

Самосопряженные, кососимметрические, ортогональные и унитарные операторы являются нормальными. Жорданова клетка задает оператор, который не является нормальным.

**Теорема 185.** Оператор  $f$ , действующий в эрмитовом пространстве  $W$ , является нормальным тогда и только тогда, когда в некотором ортонормированном базисе его матрица диагональна.

**Доказательство.** Если в некотором ортонормированном базисе матрица оператора  $f$  диагональна,  $A_f = \begin{pmatrix} \lambda_1 & & \mathbf{0} \\ & \ddots & \\ \mathbf{0} & & \lambda_n \end{pmatrix}$ , то матрица сопряженного оператора имеет в том же базисе вид  $A_{f^*} = \begin{pmatrix} \bar{\lambda}_1 & & \mathbf{0} \\ & \ddots & \\ \mathbf{0} & & \bar{\lambda}_n \end{pmatrix}$ . Так как  $A_f A_{f^*} = A_{f^*} A_f$ , то  $f^*f = ff^*$ .

Теперь перейдем к доказательству существования ортонормированного базиса, в котором матрица нормального оператора диагональна. Пусть  $\lambda$  — собственное значение оператора  $f$ ,  $V_\lambda = \{v \in W : fv = \lambda v\} \subset W$  — подпространство собственных векторов, отвечающих  $\lambda$ . Подпространство  $V_\lambda$ , очевидно, инвариантно относительно  $f$ , будет инвариантно также относительно  $f^*$ . Действительно, возьмем произвольный  $v \in V_\lambda$ . Тогда  $f^*fv = f^*\lambda v = \lambda f^*v$ , но с другой стороны,  $f^*fv = ff^*v$ , поэтому  $f(f^*v) = \lambda f^*v$ , следовательно, вектор  $w = f^*v$  является собственным (т.к.  $f(w) = \lambda w$ ), отвечающим тому же собственному значению  $\lambda$ , поэтому  $w = f^*v \in V_\lambda$ , что и доказывает инвариантность  $V_\lambda$  относительно  $f^*$ .

Мы знаем, что, если подпространство инвариантно относительно  $f$ , то ортогональное дополнение инвариантно относительно  $f^*$ . Т.к.  $V_\lambda$  инвариантно относительно обоих операторов  $f$  и  $f^*$ , то и  $V_\lambda^\perp$  будет инвариантно относительно обоих операторов.

Доказательство теоремы проведем по индукции (по размерности пространства) точно так же, как и в предыдущих теоремах о приведении к диагональному виду. Возьмем инвариантное подпространство  $V_\lambda$ , тогда в подходящем ортонормированном базисе матрица оператора  $f$  имеет блочный вид  $A_f = \left( \begin{array}{c|c} \lambda E & 0 \\ \hline 0 & \star \end{array} \right)$ . Ограничения оператора  $f$  на  $V_\lambda$  и  $V_\lambda^\perp$  тоже нормальны, следовательно (по предположению индукции) эти блоки диагональны в подходящих базисах, следовательно, и вся матрица диагональна.

Отдельно надо рассмотреть случай, когда  $V_\lambda = W$ . В этом случае  $f = \lambda \cdot id$ , и его матрица в любом базисе диагональна. □

**Лемма 186.** Пусть  $f$  — нормальный оператор, а оператор  $g$  коммутирует с  $f$ . Тогда  $g$  коммутирует и с  $f^*$ .

**Доказательство.** Запишем матрицы всех трех операторов в ортонормированном базисе, в котором матрица оператора  $f$  диагональна:

$$A_f = \begin{pmatrix} \lambda_1 & & \\ & \ddots & \\ & & \lambda_n \end{pmatrix}, A_{f^*} = \begin{pmatrix} \bar{\lambda}_1 & & \\ & \ddots & \\ & & \bar{\lambda}_n \end{pmatrix}, A_g = \begin{pmatrix} a_{11} & \cdots & a_{1n} \\ \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{n1} & \cdots & a_{nn} \end{pmatrix}.$$

Коммутирование операторов равносильно коммутированию их матриц. Условие коммутирования  $A_f$  и  $A_g$  можно записать в виде  $a_{ij}(\lambda_i - \lambda_j) = 0$  для всех  $i, j = 1, \dots, n$ , а условие коммутирования  $A_{f^*}$  и  $A_g$  имеет вид  $a_{ij}(\bar{\lambda}_i - \bar{\lambda}_j) = 0$  для всех  $i, j = 1, \dots, n$ . Если  $a_{ij} \neq 0$ , то условие  $\lambda_i - \lambda_j = 0$  равносильно условию  $\bar{\lambda}_i - \bar{\lambda}_j = 0$ . □

## Одновременное приведение двух коммутирующих нормальных операторов к каноническому виду

**Теорема 187.** Пусть  $f$  и  $g$  — нормальные операторы в эрмитовом пространстве  $W$ . Ортонормированный базис, в котором матрицы обоих операторов диагональны, существует тогда и только тогда, когда  $f$  и  $g$  коммутируют.

**Доказательство.** Если требуемый базис существует, то операторы коммутируют, т.к. коммутируют их матрицы в этом базисе. Обратно, предположим, что  $fg = gf$ . Тогда  $fg^* = g^*f$ . Пусть  $V_\lambda = \{v \in W : fv = \lambda v\}$  — собственное подпространство. Мы уже знаем, что оно инвариантно для  $f$ , и его ортогональное дополнение  $V_\lambda^\perp$  — тоже (т.к.  $V_\lambda$  инвариантно для  $f^*$ ).

Пусть  $v \in V_\lambda$ . Поскольку  $fg = gf$ ,  $f(g(v)) = g(f(v)) = g(\lambda v) = \lambda g(v)$ , т.е.  $g(v) \in V_\lambda$ , т.е.  $V_\lambda$  инвариантно для  $g$ . Аналогично, поскольку  $fg^* = g^*f$ , подпространство  $V_\lambda$  инвариантно также для  $g^*$ , откуда следует, что  $V_\lambda^\perp$  инвариантно для  $g$ . Итак,  $V_\lambda$  и  $V_\lambda^\perp$  инвариантны как для  $f$ , так и для  $g$ . Это позволяет доказать утверждение по индукции. База (в размерности 1) очевидна. Для индукционного перехода заметим, что если взять в качестве базиса  $W$  объединение ортонормированных базисов  $V_\lambda$  и  $V_\lambda^\perp$ , то матрицы операторов  $f$  и  $g$  будут иметь вид  $A_f = \begin{pmatrix} B_1 & 0 \\ 0 & B_2 \end{pmatrix}$  и  $A_g = \begin{pmatrix} C_1 & 0 \\ 0 & C_2 \end{pmatrix}$ , где матрицы  $B_1, C_1$  — матрицы ограничения операторов на  $V_\lambda$ , а  $B_2, C_2$  — матрицы ограничения операторов на  $V_\lambda^\perp$ . Ограничения нормальных операторов на инвариантные (для самого оператора и для его сопряженного) подпространства являются также нормальными, поэтому для них по предположению индукции теорема верна.

Отдельно надо рассмотреть случай, когда  $V_\lambda = W$ . В этом случае  $f = \lambda \cdot id$ , и его матрица в любом базисе диагональна. В качестве искомого базиса возьмем тот, в котором матрица оператора  $g$  диагональна. □

Точно так же доказывается аналогичное утверждение о самосопряженных операторах в евклидовых пространствах:

**Теорема 188.** Пусть  $f$  и  $g$  — самосопряженные операторы в евклидовом пространстве  $W$ . Ортонормированный базис, в котором матрицы обоих операторов диагональны, существует тогда и только тогда, когда  $f$  и  $g$  коммутируют.

**Доказательство.** Самосопряженные операторы в евклидовом пространстве обладают собственными векторами (а больше от эрмитовых пространств ничего и не нужно для доказательства предыдущего утверждения). □

## Тензоры. Пространство тензоров

Пусть нам задано векторное пространство  $V$  (над полем  $\mathbb{K}$ ), и пусть  $V'$  — двойственное пространство. Возьмем произведение  $p$  экземпляров пространства  $V$  и  $q$  экземпляров про-

пространства  $V'$  и рассмотрим функцию

$$T : \underbrace{V \times \dots \times V}_p \times \underbrace{V' \times \dots \times V'}_q \rightarrow \mathbb{K},$$

т.е.  $T$  — функция от  $p$  векторов и  $q$  линейных функций, принимающая значения в  $\mathbb{K}$ . Такая функция называется полилинейной, если она линейна по каждому аргументу при фиксированных остальных аргументах, т.е. если выполняются равенства:

$$\begin{aligned} T(v_1, \dots, v'_i + v''_i, \dots, v_p, f^1, \dots, f^q) &= T(v_1, \dots, v'_i, \dots, v_p, f^1, \dots, f^q) + \\ &+ T(v_1, \dots, v''_i, \dots, v_p, f^1, \dots, f^q), \\ T(v_1, \dots, \lambda v_i, \dots, v_p, f^1, \dots, f^q) &= \lambda T(v_1, \dots, v_i, \dots, v_p, f^1, \dots, f^q), \\ T(v_1, \dots, v_p, f^1, \dots, f'^j + f''^j, \dots, f^q) &= T(v_1, \dots, v_p, f^1, \dots, f'^j, \dots, f^q) + \\ &+ T(v_1, \dots, v_p, f^1, \dots, f''^j, \dots, f^q), \\ T(v_1, \dots, v_p, f^1, \dots, \lambda f^j, \dots, f^q) &= \lambda T(v_1, \dots, v_p, f^1, \dots, f^j, \dots, f^q). \end{aligned}$$

**Определение 189.** Тензором называется полилинейная функция. Тензор типа  $(p, q)$  — это полилинейная функция от  $p$  векторов из  $V$  и от  $q$  линейных функций из  $V'$ . Тензором типа  $(0, 0)$  называют скаляры.

**Примеры:**

- 1) скаляры — это тензоры типа  $(0, 0)$  по определению;
- 2) векторы — это тензоры типа  $(0, 1)$ , т.к. любой вектор задает линейную функцию на  $V'$  переводящую элемент  $f \in V'$  в  $f(v) \in \mathbb{K}$ ;
- 3) линейные функции — это тензоры типа  $(1, 0)$ , т.к. они задают отображение  $f : V \rightarrow \mathbb{K}$ , переводя вектор  $v \in V$  в элемент  $f(v) \in \mathbb{K}$ ;
- 4) билинейные функции — это тензоры типа  $(2, 0)$ , т.к. они задают отображение  $V \times V \rightarrow \mathbb{K}$ .
- 5) линейные операторы — это тензоры типа  $(1, 1)$ , этот пример мы обсудим позже.

Отметим, что в силу канонического изоморфизма  $V \cong V''$  роль векторного пространства  $V$  и его двойственного пространства  $V'$  в определении тензора симметричны.

Множество тензоров типа  $(p, q)$  мы будем обозначать  $\Theta_p^q$ . На этом множестве можно ввести структуру линейного пространства, для этого нужно определить операции сложения двух тензоров и их умножения на скаляры. Пусть  $T, S \in \Theta_p^q$ , тогда:

$$\begin{aligned} (T + S)(v_1, \dots, v_p, f^1, \dots, f^q) &:= T(v_1, \dots, v_p, f^1, \dots, f^q) + \\ &+ S(v_1, \dots, v_p, f^1, \dots, f^q); \\ (\lambda T)(v_1, \dots, v_p, f^1, \dots, f^q) &:= \lambda T(v_1, \dots, v_p, f^1, \dots, f^q). \end{aligned}$$

Легко проверить выполнение всех аксиом линейного пространства и убедиться, что множество  $\Theta_p^q$  действительно будет линейным пространством.

Можно также определить операцию умножения тензоров (разных типов) друг на друга. Пусть  $T \in \Theta_p^q$ ,  $S \in \Theta_r^t$ , тогда новый тензор  $T \otimes S \in \Theta_{p+r}^{q+t}$  определяется по формуле

$$\begin{aligned} (T \otimes S)(v_1, \dots, v_p, v_{p+1}, \dots, v_{p+r}, f^1, \dots, f^q, f^{q+1}, \dots, f^{q+t}) &:= \\ := T(v_1, \dots, v_p, f^1, \dots, f^q) \cdot S(v_{p+1}, \dots, v_{p+r}, f^{q+1}, \dots, f^{q+t}). \end{aligned}$$

Так определенное умножение тензоров дистрибутивно (т.е.  $(T + \lambda S) \otimes R = T \otimes R + \lambda S \otimes R$ ), ассоциативно (т.е.  $(T \otimes S) \otimes R = T \otimes (S \otimes R)$ ), но не коммутативно.

**Примеры:**

1) произведение вектора  $v \in V$  и линейной функции  $f \in V'$  — тензор  $v \otimes f \in \Theta_1^1$ . Посмотрим, как этот тензор действует на своих аргументах. Возьмем произвольный вектор  $a \in V$  и функцию  $h \in V'$ , получим, что  $(v \otimes f)(a, h) = h(v) \cdot f(a)$ .

2) возьмем две линейные функции  $g, h \in V'$ , тогда  $g \otimes h$  будет тензором типа  $(2, 0)$  (т.е. билинейной функцией),  $(g \otimes h)(v_1, v_2) = g(v_1) \cdot h(v_2)$ .

## Координатное определение тензоров

Перейдем теперь к координатному описанию тензоров. Зафиксируем базис  $e_1, \dots, e_n$  в пространстве  $V$ , ему будет соответствовать двойственный базис  $\varepsilon^1, \dots, \varepsilon^n$  в двойственном пространстве  $V'$ . Т.к. тензор — это полилинейная функция, то ее значение определяется значениями на базисных векторах, т.е.

$$\begin{aligned} T(v_1, \dots, v_p, f^1, \dots, f^q) &= T(v_1^{i_1} e_{i_1}, \dots, v_p^{i_p} e_{i_p}, f_{j_1}^1 \varepsilon^{j_1}, \dots, f_{j_q}^q \varepsilon^{j_q}) = \\ &= v_1^{i_1} \cdot \dots \cdot v_p^{i_p} \cdot f_{j_1}^1 \cdot \dots \cdot f_{j_q}^q \cdot T(e_{i_1}, \dots, e_{i_p}, \varepsilon^{j_1}, \dots, \varepsilon^{j_q}), \end{aligned}$$

где  $v_k^{i_k}$  — координаты вектора  $v_k$ , а  $f_{j_j}^l$  — координаты линейной функции  $f^l$ .

Обозначим  $T(e_{i_1}, \dots, e_{i_p}, \varepsilon^{j_1}, \dots, \varepsilon^{j_q}) = T_{i_1, \dots, i_p}^{j_1, \dots, j_q} \in \mathbb{K}$ . Поэтому, зафиксировав базис, мы можем поставить тензору  $T$  в соответствие набор чисел  $T_{i_1, \dots, i_p}^{j_1, \dots, j_q}$  — его значения на базисных векторах. Естественно, этот набор чисел будет зависеть от выбора базиса. Посмотрим, как изменяются эти числа при переходе от одного базиса к другому. Пусть мы перешли от базиса  $e_i$  к базису  $\tilde{e}_i$ , и  $C = (c_i^k)$  — матрица перехода, т.е.  $\tilde{e}_i = c_i^k e_k$ . Тогда двойственный базис  $\varepsilon^i$  тоже сменится на  $\tilde{\varepsilon}^i$ , причем матрица перехода  $D = (d_k^i) = C^{-1}$ ,  $d_k^j c_i^k = \delta_i^j$ , т.е.  $\tilde{\varepsilon}^i = d_k^i \varepsilon^k$ . Тогда

$$\begin{aligned} \tilde{T}_{k_1, \dots, k_p}^{l_1, \dots, l_q} &= T(\tilde{e}_{k_1}, \dots, \tilde{e}_{k_p}, \tilde{\varepsilon}^{l_1}, \dots, \tilde{\varepsilon}^{l_q}) = \\ &= T(c_{k_1}^{i_1} e_{i_1}, \dots, c_{k_p}^{i_p} e_{i_p}, d_{j_1}^{l_1} \varepsilon^{j_1}, \dots, d_{j_q}^{l_q} \varepsilon^{j_q}) = \\ &= T(e_{i_1}, \dots, e_{i_p}, \varepsilon^{j_1}, \dots, \varepsilon^{j_q}) \cdot c_{k_1}^{i_1} \cdot \dots \cdot c_{k_p}^{i_p} \cdot d_{j_1}^{l_1} \cdot \dots \cdot d_{j_q}^{l_q} = \\ &= T_{i_1, \dots, i_p}^{j_1, \dots, j_q} \cdot c_{k_1}^{i_1} \cdot \dots \cdot c_{k_p}^{i_p} \cdot d_{j_1}^{l_1} \cdot \dots \cdot d_{j_q}^{l_q}. \end{aligned}$$

### Примеры:

1) если  $x$  — вектор, то  $\tilde{x}^k = d_i^k x^i$ . Такой закон изменения координат называется *векторным законом*.

2) если  $f$  — линейная функция, то  $\tilde{f}_k = c_k^i f_i$ . Такой закон изменения координат называется *ковекторным законом*. А величины, изменяющиеся по ковекторному закону называются *ковекторами*. Таким образом, линейные функции (элементы пространства  $V'$ ) — это ковекторы.

Мы получили *тензорный закон изменения координат*:

$$\tilde{T}_{k_1, \dots, k_p}^{l_1, \dots, l_q} = T_{i_1, \dots, i_p}^{j_1, \dots, j_q} \cdot c_{k_1}^{i_1} \cdot \dots \cdot c_{k_p}^{i_p} \cdot d_{j_1}^{l_1} \cdot \dots \cdot d_{j_q}^{l_q}.$$

Теперь мы можем дать другое (координатное) определение тензору: тензор — это набор чисел  $T_{i_1, \dots, i_p}^{j_1, \dots, j_q}$ , который при замене координат преобразуется по тензорному закону.

Это и предыдущее определение тензора эквивалентны, так как по такому набору чисел, пользуясь линейностью, можно восстановить полилинейную функцию  $T$ , для которой  $T(e_{i_1}, \dots, e_{i_p}, \varepsilon^{j_1}, \dots, \varepsilon^{j_q}) = T_{i_1, \dots, i_p}^{j_1, \dots, j_q}$ .

Рассмотрим еще один пример — пример тензоров типа  $(0, 2)$ . Пусть  $(a_{ij})$  — матрица некоторой билинейной функции, или, что то же самое, тензор типа  $(2, 0)$ . Предположим, что матрица  $(a_{ij})$  обратима и обозначим элементы обратной матрицы через  $a^{ij}$ , т.е.  $a^{ij} a_{jk} = \delta_k^i$ .

**Лемма 190.**  $a^{ij}$  является тензором типа  $(0, 2)$ , т.е. этот набор чисел при переходе к другому базису изменяется по формуле  $\tilde{a}^{kl} = a^{ij} d_i^k d_j^l$ .

**Доказательство.** В новом базисе выполнено равенство  $\tilde{a}^{kl}\tilde{a}_{lm} = \delta_m^k$ . Подставим сюда  $\tilde{a}_{lm} = a_{ji}c_l^j c_m^i$ , где  $C = (c_m^i)$  — матрица перехода, тогда  $\tilde{a}^{kl}a_{ji}c_l^j c_m^i = \delta_m^k$ . Умножим (и просуммируем по повторяющимся индексам) обе части этого равенства на элементы обратной матрицы к матрице перехода (напомним, что  $c_i^k d_k^j = \delta_i^j$ ):  $\tilde{a}^{kl}a_{ji}c_l^j c_m^i d_p^m = \delta_m^k d_p^m$ , т.е.  $\tilde{a}^{kl}a_{ji}c_l^j \delta_p^i = d_p^k$ , или  $\tilde{a}^{kl}a_{jp}c_l^j = d_p^k$ . Воспользуемся теперь обратимостью матрицы  $(a_{ij})$ , т.е. тем, что  $a_{jp}a^{pr} = \delta_j^r$ . Умножив обе части предпоследнего равенства на  $a^{pr}$  (и просуммировав), получим  $\tilde{a}^{kl}a_{jp}a^{pr}c_l^j = a^{pr}d_p^k$ , или  $\tilde{a}^{kl}c_l^r = a^{pr}d_p^k$ . Еще раз умножив обе части равенства на  $d_r^n$  просуммировав по  $r$  и воспользовавшись тем, что  $c_l^r d_r^n = \delta_l^n$  и  $\tilde{a}^{kl}\delta_l^n = \tilde{a}^{kn}$ , получим  $\tilde{a}^{kn} = a^{pr}d_p^k d_r^n$ .  $\square$

## Базис в пространстве тензоров

Построим базис в пространстве тензоров  $\Theta_p^q$ . Векторы и ковекторы — это тензоры типа  $(0, 1)$  и  $(1, 0)$  соответственно. Рассмотрим произведение  $\varepsilon^{i_1} \otimes \dots \otimes \varepsilon^{i_p} \otimes e_{j_1} \otimes \dots \otimes e_{j_q}$ , оно состоит из тензоров типа  $(0, 1)$  и тензоров типа  $(1, 0)$ , следовательно само является тензором типа  $(p, q)$ . Всего таких различных произведений получится  $n^{p+q}$ , т.к. из  $n$  ковекторов надо выбрать  $p$  и из  $n$  векторов надо выбрать  $q$ . Докажем, что эти элементы (произведения такого вида) образуют базис в  $\Theta_p^q$ . Прежде, чем доказывать это, вычислим значение такого тензора (произведения) на наборах аргументов из базисных векторов:

$$\begin{aligned} & \varepsilon^{i_1} \otimes \dots \otimes \varepsilon^{i_p} \otimes e_{j_1} \otimes \dots \otimes e_{j_q}(e_{k_1}, \dots, e_{k_p}, \varepsilon^{l_1}, \dots, \varepsilon^{l_q}) = \\ & = \varepsilon^{i_1}(e_{k_1}) \cdot \dots \cdot \varepsilon^{i_p}(e_{k_p}) \cdot \varepsilon^{l_1}(e_{j_1}) \cdot \dots \cdot \varepsilon^{l_q}(e_{j_q}) = \\ & = \delta_{k_1}^{i_1} \cdot \dots \cdot \delta_{k_p}^{i_p} \cdot \delta_{j_1}^{l_1} \cdot \dots \cdot \delta_{j_q}^{l_q} = \\ & = \begin{cases} 1, & \text{если } i_1 = k_1, \dots, i_p = k_p, j_1 = l_1, \dots, j_q = l_q, \\ 0, & \text{в остальных случаях.} \end{cases} \end{aligned}$$

**Лемма 191.** Множество произведений вида  $\varepsilon^{i_1} \otimes \dots \otimes \varepsilon^{i_p} \otimes e_{j_1} \otimes \dots \otimes e_{j_q}$  является базисом в  $\Theta_p^q$ .

**Доказательство.** Сначала докажем линейную независимость этих произведений. Пусть существуют такие числа  $\lambda_{i_1, \dots, i_p}^{j_1, \dots, j_q}$ , что линейная комбинация  $\lambda_{i_1, \dots, i_p}^{j_1, \dots, j_q} \varepsilon^{i_1} \otimes \dots \otimes \varepsilon^{i_p} \otimes e_{j_1} \otimes \dots \otimes e_{j_q}$ . Применим этот тензор, как полилинейную функцию, к аргументам  $e_{k_1}, \dots, e_{k_p}, \varepsilon^{l_1}, \dots, \varepsilon^{l_q}$  и получим

$$\lambda_{i_1, \dots, i_p}^{j_1, \dots, j_q} \underbrace{\varepsilon^{i_1} \otimes \dots \otimes \varepsilon^{i_p} \otimes e_{j_1} \otimes \dots \otimes e_{j_q}(e_{k_1}, \dots, e_{k_p}, \varepsilon^{l_1}, \dots, \varepsilon^{l_q})}_{} = 0 \quad (6)$$

Подчеркнутое выражение равно 1, если  $i_1 = k_1, \dots, i_p = k_p, j_1 = l_1, \dots, j_q = l_q$  и 0 в остальных случаях, следовательно, равенство (6) может быть записано в виде

$$\lambda_{i_1, \dots, i_p}^{j_1, \dots, j_q} \varepsilon^{i_1} \otimes \dots \otimes \varepsilon^{i_p} \otimes e_{j_1} \otimes \dots \otimes e_{j_q}(e_{k_1}, \dots, e_{k_p}, \varepsilon^{l_1}, \dots, \varepsilon^{l_q}) = \lambda_{k_1, \dots, k_p}^{l_1, \dots, l_q} = 0.$$

Но, т.к. это равенство имеет место для любого набора индексов  $k_1, \dots, k_p, l_1, \dots, l_q$ , то все  $\lambda_{k_1, \dots, k_p}^{l_1, \dots, l_q}$  равны нулю. Линейная независимость доказана.

Удостоверимся теперь, что любой тензор можно представить в виде линейной комбинации этих базисных тензоров. Для этого достаточно доказать равенство

$$T = T_{i_1, \dots, i_p}^{j_1, \dots, j_q} \varepsilon^{i_1} \otimes \dots \otimes \varepsilon^{i_p} \otimes e_{j_1} \otimes \dots \otimes e_{j_q}. \quad (7)$$

А из-за полилинейности это равенство достаточно проверять на базисных аргументах вида  $e_{k_1}, \dots, e_{k_p}, \varepsilon^{l_1}, \dots, \varepsilon^{l_q}$ . Левая часть равенства по определению равна  $T_{i_1, \dots, i_p}^{j_1, \dots, j_q}$ , а правая часть, как мы уже видели раньше, также равна  $T_{i_1, \dots, i_p}^{j_1, \dots, j_q} \varepsilon^{i_1} \otimes \dots \otimes \varepsilon^{i_p} \otimes e_{j_1} \otimes \dots \otimes e_{j_q}(e_{k_1}, \dots, e_{k_p}, \varepsilon^{l_1}, \dots, \varepsilon^{l_q}) = T_{i_1, \dots, i_p}^{j_1, \dots, j_q}$ . Итак, равенство проверено, т.е. для произвольного тензора  $T$  мы нашли его разложение в линейную комбинацию (7), причем числа  $T_{i_1, \dots, i_p}^{j_1, \dots, j_q}$  являются координатами этого тензора в указанном базисе.  $\square$

## Линейные операторы как тензоры

Перейдем теперь к обещанному отождествлению линейных операторов и тензоров типа  $(1, 1)$ .

**Утверждение 192.** *Имеет место канонический изоморфизм  $\Theta_1^1 \cong L(V)$ .*

**Доказательство.** Пусть дан линейный оператор  $f : V \rightarrow V$ , нам надо по нему построить билинейную функцию  $T_f = T_f(v, \varphi)$  с одним векторным ( $v \in V$ ) и одним ковекторным ( $\varphi \in V'$ ) аргументами. Определим его равенством  $T_f(v, \varphi) := \varphi(f(v)) \in \mathbb{K}$ .  $T_f$  действительно является полилинейным отображением от двух аргументов. Соответствие  $f \mapsto T_f$  задает линейное отображение  $L(V) \rightarrow \Theta_1^1$ , конструкция которого не зависит от выбора базисов. Доказать, что отображение  $L(V) \rightarrow \Theta_1^1$  будет изоморфизмом, можно двумя способами.

Первый — это просто записать все в координатах и сравнить.

Второй способ. Размерности пространств  $L(V)$  и  $\Theta_1^1$  совпадают (они равны  $(\dim V)^2$ ), поэтому надо проверить лишь то, что у этого отображения нулевое ядро, т.е. что если  $T_f = 0$ , то и  $f = 0$ . Пусть  $T_f(v, \varphi) = 0$  для любых  $v \in V$ ,  $\varphi \in V'$ , т.е. для любого  $\varphi$   $\varphi(f(v)) = 0$ , следовательно,  $f(v) = 0$ . Но, т.к. это верно для всех векторов  $v \in V$ , то имеем  $f = 0$ .  $\square$

Теперь мы можем отождествлять линейные операторы и тензоры типа  $(1, 1)$ .

Например, тождественный оператор задается в любом базисе матрицей  $(\delta_i^j)$ . Проверим в явном виде, что символ Кронекера  $\delta_i^j$  является тензором. Запишем тензорный закон изменения координат  $\tilde{\delta}_i^k = \delta_i^j c_j^k = c_i^k$ , что, в свою очередь, равно  $c_i^k d_i^k = \delta_i^k$ , т.к.  $D = C^{-1}$  и  $CD = E$ . Значит, символ Кронекера действительно является тензором типа  $(1, 1)$ .

## Свертка тензоров

Пусть  $T \in \Theta_p^q$  — тензор с хотя бы одним нижним и одним верхним индексами, т.е.  $p, q > 0$ . Пусть  $e_1, \dots, e_n$  — базис в  $V$ . Зафиксируем один векторный и один ковекторный аргумент (пусть это будут первые по порядку аргументы), на их место поставим базисные элементы  $e_i$  и  $\varepsilon^i$  и определим полилинейную функцию  $sT$  от  $p - 1$  векторов и  $q - 1$  ковекторных аргументов по формуле

$$(sT)(v_2, \dots, v_p, f^2, \dots, f^q) := T(e_i, v_2, \dots, v_p, \varepsilon^i, f^2, \dots, f^q),$$

в которой подразумевается суммирование по индексу  $i$ . Проверим, что определение тензора  $sT$  не зависит от выбора базиса, т.е. что его координаты будут преобразовываться по тензорному закону. Имеем  $(sT)_{i, i_2, \dots, i_p}^{i, j_2, \dots, j_q}$  (здесь опять производится суммирование по индексу  $i$ ). При переходе к другому базису имеем

$$\begin{aligned} \tilde{T}_{k_1, \dots, k_p}^{l_1, \dots, l_q} &= T_{i_1, \dots, i_p}^{j_1, \dots, j_q} \cdot c_{k_1}^{i_1} \cdot \dots \cdot c_{k_p}^{i_p} \cdot d_{j_1}^{l_1} \cdot \dots \cdot d_{j_q}^{l_q}; \\ (\tilde{sT})_{k_2, \dots, k_p}^{l_2, \dots, l_q} &= \tilde{T}_{k, k_2, \dots, k_p}^{k, l_2, \dots, l_q} = T_{i_1, i_2, \dots, i_p}^{j_1, j_2, \dots, j_q} \cdot \underbrace{c_{k_1}^{i_1}}_{\delta_k^{i_1}} \cdot c_{k_2}^{i_2} \cdot \dots \cdot c_{k_p}^{i_p} \cdot \underbrace{d_{j_1}^{l_1}}_{\delta_k^{j_1}} \cdot d_{j_2}^{l_2} \cdot \dots \cdot d_{j_q}^{l_q}. \end{aligned}$$

Произведение подчеркнутых элементов равно  $c_k^{i_1} d_{j_1}^k = \delta_{j_1}^{i_1}$ , т.к.  $CD = E$ , поэтому ненулевые слагаемые отвечают значениям  $i_1 = j_1$ . Обозначим  $i_1 = j_1 = i$ , тогда

$$\tilde{T}_{k_1, \dots, k_p}^{i_1, \dots, i_q} = T_{i, i_2, \dots, i_p}^{i, j_2, \dots, j_q} \cdot c_{k_2}^{i_2} \cdot \dots \cdot c_{k_p}^{i_p} \cdot d_{j_2}^{i_2} \cdot \dots \cdot d_{j_q}^{i_q} = (sT)_{i_2, \dots, i_p}^{j_2, \dots, j_q} \cdot c_{k_2}^{i_2} \cdot \dots \cdot c_{k_p}^{i_p} \cdot d_{j_2}^{i_2} \cdot \dots \cdot d_{j_q}^{i_q}.$$

Т.е. координаты  $(sT)_{i_2, \dots, i_p}^{j_2, \dots, j_q}$  действительно преобразуются по тензорному закону, значит, действительно,  $sT$  — тензор типа  $(p-1, q-1)$ . Этот тензор называется *сверткой* тензора  $T$ . Такую операцию свертки можно проводить несколько раз до исчерпания верхних или нижних индексов. Последняя возможная свертка (после которой не остается либо нижних, либо верхних индексов) называется *полной* сверткой.

### Примеры:

1) Возьмем линейный оператор — тензор типа  $(1, 1)$ , результатом свертки будет скаляр. Пусть нам дан оператор  $f : V \rightarrow V$ , который задается матрицей  $(f_i^j)$ , сверткой этого тензора будет число  $f_i^i$  (сумма диагональных элементов), т.е. в данном случае свертка — это след,  $sf = \text{tr } f$ .

2) Рассмотрим полную свертку тензора типа  $(2, 2)$ . Возьмем билинейную функцию  $g$ , т.е. тензор типа  $(2, 0)$ , и два вектора  $a, b$  — тензоры типа  $(0, 1)$ . Тогда  $g \otimes a \otimes b$  будет тензором типа  $(2, 2)$ . Координаты этого тензора  $(g \otimes a \otimes b)_{ij}^{kl} = g_{ij} a^k b^l$ , где  $g_{ij}$  — матрица билинейной функции  $g$ . Тогда при полной свертке этого тензора получим  $s(g \otimes a \otimes b) = g_{ij} a^i b^j = g(a, b)$ .

## Поднятие и опускание индексов

Пусть нам дано евклидово пространство  $V$ , т.е. векторное пространство над  $\mathbb{R}$  со скалярным произведением  $(\cdot, \cdot)$ . Тогда существует канонический изоморфизм  $V \cong V'$ , поэтому у любого тензора можно заменить векторный аргумент на ковекторный и наоборот. Например, возьмем тензор типа  $(0, 1)$ , т.е. вектор  $T : V' \rightarrow \mathbb{R}$ . отождествим его с ковектором  $(T, \cdot) : V \rightarrow \mathbb{R}$ , тогда получим канонический изоморфизм пространств тензоров  $\Theta_0^1$  и  $\Theta_1^0$ . В координатах это выглядит следующим образом. Пусть  $G = (g_{ij})$  — матрица Грама скалярного произведения  $(\cdot, \cdot)$ . Каждому тензору  $T$  с координатами  $T^i$  поставим в соответствие  $T_j = g_{ij} T^i$  (это произведение двух тензоров,  $g$  и  $T$  и свертка по индексу  $i$ ). Таким образом мы у тензора  $T$  опустили индекс.

Обобщая эту операцию, дадим определение операции опускания индекса.

*Опускание индекса* — это отображение  $\Theta_p^q \rightarrow \Theta_{p+1}^{q-1}$ , которое тензору  $T_{i_1, \dots, i_p}^{j_1, \dots, j_q}$  ставит в соответствие тензор  $g_{ij} \cdot T_{i_1, \dots, i_p}^{j_1, \dots, j_q}$ . Здесь мы опустили первый индекс  $j_1$ . Аналогично можно опустить любой другой верхний индекс.

*Поднятие индекса.* Аналогичным образом можно и поднимать индексы. Для этого используется матрица  $G^{-1} = (g^{ij})$  (вспомним, что матрица Грама обратима и что  $g^{ij}$  есть тензор типа  $(0, 2)$ ). Тензор  $T_{i_1, \dots, i_p}^{j_1, \dots, j_q}$  операция поднятия индекса переводит в тензор  $g^{ij} \cdot T_{i_1, \dots, i_p}^{j_1, \dots, j_q} \in \Theta_{p-1}^{q+1}$ .

## Оператор альтернирования. Внешние формы

Рассмотрим линейное пространство  $\Theta_p^0$  тензоров с одними нижними индексами, т.е. полилинейные функции от  $p$  векторов. Также рассмотрим группу перестановок  $S_p$ . Если взять какую-нибудь перестановку  $\sigma \in S_p$ , то можно определить линейный оператор  $f_\sigma : \Theta_p^0 \rightarrow \Theta_p^0$  следующим образом. Пусть  $T \in \Theta_p^0$ , т.е.  $T = T(v_1, \dots, v_p)$ ; определим  $f_\sigma(T) = \sigma T$ , где  $(\sigma T)(v_1, \dots, v_p) := T(v_{\sigma(1)}, \dots, v_{\sigma(p)})$ . Эта операция перестановки аргументов сумму тензоров переводит в сумму, а умножение тензора на скаляр — в умножение на скаляр, следовательно,  $f_\sigma$  — линейный оператор. кроме того,  $f_{\sigma_1} f_{\sigma_2} = f_{\sigma_1 \sigma_2}$ . Координаты тензоров  $T$  и  $\sigma T$  связаны между собой равенством  $(\sigma T)_{i_1, \dots, i_p} = (\sigma T)(e_{i_1}, \dots, e_{i_p}) = T(e_{i_{\sigma(1)}}, \dots, e_{i_{\sigma(p)}}) = T_{i_{\sigma(1)}, \dots, i_{\sigma(p)}}$ .

Поскольку нам вскоре понадобится делить на целые числа, с этого момента, говоря о тензорах, будем считать, что характеристика поля  $\mathbb{K}$  нулевая. При желании для простоты можно считать, что  $\mathbb{K} = \mathbb{R}$ .

Построим оператор *альтернирования* (приводящий к аналогу свойства кососимметричности)

$$\text{Alt} : \Theta_p^0 \rightarrow \Theta_p^0; \quad \text{Alt } T := \frac{1}{p!} \sum_{\sigma \in S_p} (-1)^\sigma \sigma T.$$

Этот оператор будет линейным, т.к. является суммой линейных операторов. Назовем тензор  $T \in \Theta_p^0$  *кососимметрическим* (или *внешней формой*), если  $\sigma T = (-1)^\sigma T$  для любой перестановки  $\sigma \in S_p$ . В пространстве всех тензоров с нижними индексами определим подпространство  $\Lambda_p \subset \Theta_p^0$  всех кососимметрических тензоров (проверка того, что множество кососимметрических тензоров в действительности есть подпространство, очевидна). Если  $p = 2$ , то условие кососимметричности эквивалентно условию  $T_{ij} = -T_{ji}$ .

**Лемма 193.** *Оператор Alt является оператором проектирования на подпространство внешних форм  $\Lambda_p$ .*

**Доказательство.** Нам потребуются следующие равенства:

**Утверждение 194.**  $\sigma(\text{Alt } T) = \text{Alt}(\sigma T) = (-1)^\sigma \text{Alt } T$ .

**Доказательство.** Применим перестановку  $\sigma$  к тензору  $\text{Alt } T$ :

$$\sigma(\text{Alt } T) = \sigma\left(\frac{1}{p!} \sum_{\rho \in S_p} (-1)^\rho \rho T\right) = \frac{1}{p!} \sum_{\rho \in S_p} (-1)^\rho ((\sigma\rho)T),$$

т.к.  $\sigma$  — это линейный оператор. Когда  $\rho$  пробегает всю группу  $S_p$ , перестановка  $\tau = \sigma\rho$  тоже пробегает всю группу  $S_p$ , поэтому полученное выражение можно записать так:  $\sigma(\text{Alt } T) = \frac{1}{p!} \sum_{\tau \in S_p} (-1)^\rho \tau T$ . А, поскольку  $(-1)^\tau = (-1)^\rho (-1)^\sigma$ , то

$$\sigma(\text{Alt } T) = \frac{1}{p!} \sum_{\tau \in S_p} (-1)^\sigma (-1)^\tau \tau T = (-1)^\sigma \left(\frac{1}{p!} \sum_{\tau \in S_p} (-1)^\tau \tau T\right) = (-1)^\sigma \text{Alt } T,$$

т.е. мы доказали, что  $\sigma(\text{Alt } T) = (-1)^\sigma \text{Alt } T$ . Теперь докажем, что  $\text{Alt}(\sigma T) = (-1)^\sigma \text{Alt } T$ .

По определению  $\text{Alt}(\sigma T) = \frac{1}{p!} \sum_{\rho \in S_p} (-1)^\rho ((\rho\sigma)T)$ . Обозначим  $\tau = \rho\sigma$  и получим

$$\begin{aligned} \text{Alt}(\sigma T) &= \frac{1}{p!} \sum_{\rho \in S_p} (-1)^\rho ((\rho\sigma)T) = \frac{1}{p!} \sum_{\tau \in S_p} (-1)^\rho (\tau T) = \frac{1}{p!} \sum_{\tau \in S_p} (-1)^\tau (-1)^\sigma (\tau T) = \\ &= (-1)^\sigma \left(\frac{1}{p!} \sum_{\tau \in S_p} (-1)^\tau (\tau T)\right) = (-1)^\sigma \text{Alt } T. \end{aligned}$$

□

Перейдем теперь собственно к доказательству леммы.

1. Проверим, что  $\text{Im Alt} \subset \Lambda_p$ . Действительно, поскольку  $\sigma(\text{Alt } T) = (-1)^\sigma \text{Alt } T$ , то по определению  $\text{Alt } T \in \Lambda_p$  для любого  $T \in \Theta_p^0$ , поэтому  $\text{Im Alt} \subset \Lambda_p$ .

2. Докажем, что если  $T \in \Lambda_p$ , то  $\text{Alt } T = T$ . Действительно, поскольку  $T \in \Lambda_p$ , то  $\sigma T = (-1)^\sigma T$  и

$$\text{Alt } T = \frac{1}{p!} \sum_{\sigma \in S_p} (-1)^\sigma \sigma T = \frac{1}{p!} \sum_{\sigma \in S_p} (-1)^\sigma (-1)^\sigma T = \frac{1}{p!} \sum_{\sigma \in S_p} T = \frac{1}{p!} p! T = T.$$

3. Проверим, что  $\text{Alt}^2 = \text{Alt}$ , т.е. что  $\text{Alt}(\text{Alt } T) = \text{Alt } T$  для любого  $T \in \Theta_p^0$ . Действительно, в п.1 мы доказали, что  $S = \text{Alt } T \in \Lambda_p$ , в п.2 — что  $\text{Alt } S = S$ , подставив  $\text{Alt } T$  вместо  $S$ , получим  $\text{Alt}(\text{Alt } T) = \text{Alt } T$ . □

## Внешнее умножение, его свойства

Определим аналог тензорного умножения для внешних форм — *внешнее тензорное умножение* (обозначается  $\wedge$ ): для  $T \in \Lambda_p$ ,  $S \in \Lambda_q$  положим  $T \wedge S := \text{Alt}(T \otimes S)$ .

**Лемма 195.** *Введенное нами внешнее тензорное умножение обладает следующими свойствами: для любых внешних форм  $T \in \Lambda_p$ ,  $S \in \Lambda_q$ ,  $R \in \Lambda_r$*

- 1)  $(T + \lambda S) \wedge R = T \wedge R + \lambda S \wedge R$  (*дистрибутивность*);
- 2)  $S \wedge T = (-1)^{pq} T \wedge S$  (*антикоммутативность*);
- 3)  $(T \wedge S) \wedge R = T \wedge (S \wedge R)$  (*ассоциативность*).

**Доказательство.** 1) Дистрибутивность следует из дистрибутивности операции  $\otimes$  и линейности оператора  $\text{Alt}$ .

2) По определению

$$S \wedge T = \text{Alt}(S \otimes T) = \frac{1}{(p+q)!} \sum_{\sigma \in S_{p+q}} \sigma(S \otimes T);$$

$$T \wedge S = \text{Alt}(T \otimes S) = \frac{1}{(p+q)!} \sum_{\sigma \in S_{p+q}} \sigma(T \otimes S).$$

Рассмотрим координаты тензоров  $\sigma(S \otimes T)$  и  $\sigma(T \otimes S)$ . Имеем

$$\begin{aligned} \sigma(S \otimes T)_{i_1, \dots, i_{p+q}} &= (S \otimes T)_{i_{\sigma(1)}, \dots, i_{\sigma(p+q)}} = \\ &= S_{i_{\sigma(1)}, \dots, i_{\sigma(q)}} \cdot T_{i_{\sigma(q+1)}, \dots, i_{\sigma(p+q)}}; \end{aligned} \quad (8)$$

$$\begin{aligned} \sigma(T \otimes S)_{i_1, \dots, i_{p+q}} &= (T \otimes S)_{i_{\sigma(1)}, \dots, i_{\sigma(p+q)}} = \\ &= T_{i_{\sigma(1)}, \dots, i_{\sigma(p)}} \cdot S_{i_{\sigma(p+1)}, \dots, i_{\sigma(p+q)}}. \end{aligned} \quad (9)$$

Посмотрим, чем отличаются индексы у  $S$  и  $T$  в выражениях (8) и (9). Индексы в (8) — это  $\sigma(1), \dots, \sigma(q), \sigma(q+1), \dots, \sigma(p+q)$ , а индексы в (9) — это  $\sigma(p+1), \dots, \sigma(p+q), \sigma(1), \dots, \sigma(q)$ . Пусть  $\tau$  — перестановка

$$\left( \begin{array}{cccccc} p+1 & \dots & p+q & 1 & \dots & p \\ 1 & \dots & q & q+1 & \dots & p+q \end{array} \right).$$

Тогда, как легко видеть,  $\sigma(S \otimes T) = \sigma\tau(T \otimes S)$ . Поэтому

$$\begin{aligned} S \wedge T &= \frac{1}{(p+q)!} \sum_{\sigma \in S_{p+q}} (-1)^\sigma \sigma(S \otimes T) = \\ &= \frac{1}{(p+q)!} \sum_{\sigma \in S_{p+q}} (-1)^\tau (-1)^{\sigma\tau} (\sigma\tau)(T \otimes S) = \\ &= (-1)^\tau \frac{1}{(p+q)!} \sum_{\rho \in S_{p+q}} (-1)^\rho \rho(T \otimes S) = (-1)^\tau T \wedge S, \end{aligned}$$

и нам осталось определить  $(-1)^\tau$ . Для вычисления знака перестановки надо подсчитать количество элементарных перестановок, ее составляющих. Легко видеть, что это число равно произведению  $pq$ , т.е.  $(-1)^\tau = (-1)^{pq}$ , что и требовалось показать.

3) Введем дополнительно обозначение  $T_1 \wedge T_2 \wedge \dots \wedge T_k := \text{Alt}(T_1 \otimes T_2 \otimes \dots \otimes T_k)$ . Для доказательства ассоциативности нам также понадобится следующее равенство.

**Утверждение 196.**  $\text{Alt}((\text{Alt } Q) \otimes R) = \text{Alt}(Q \otimes R) = \text{Alt}(Q \otimes (\text{Alt } R))$  для любых тензоров  $Q \in \Theta_p^0$ ,  $R \in \Theta_q^0$ .

**Доказательство.** Ограничимся доказательством первого из равенств (второе доказывается аналогично). Поскольку операция  $\otimes$  обладает свойством дистрибутивности, а оператор  $\text{Alt}$  линеен, имеем

$$\begin{aligned}\text{Alt}((\text{Alt } Q) \otimes R) &= \text{Alt}\left(\left(\frac{1}{p!} \sum_{\sigma \in S_p} (-1)^\sigma \sigma Q\right) \otimes R\right) = \\ &= \frac{1}{p!} \sum_{\sigma \in S_p} (-1)^\sigma \text{Alt}(\sigma Q \otimes R).\end{aligned}$$

Каждой перестановке  $\sigma \in S_p$  поставим в соответствие такую перестановку  $\tilde{\sigma} \in S_{p+q}$ , которая на первых  $p$  индексах действует как  $\sigma$ , а остальные оставляет на месте, т.е.

$$\tilde{\sigma} = \begin{pmatrix} 1 & \dots & p & p+1 & \dots & p+q \\ \sigma(1) & \dots & \sigma(p) & p+1 & \dots & p+q \end{pmatrix}.$$

При этом, очевидно,  $(-1)^{\tilde{\sigma}} = (-1)^\sigma$ .  
Тогда  $\sigma Q \otimes R = \tilde{\sigma}(Q \otimes R)$ , и

$$\begin{aligned}\text{Alt}((\text{Alt } Q) \otimes R) &= \frac{1}{p!} \sum_{\sigma \in S_p} (-1)^\sigma \text{Alt}(\tilde{\sigma}(Q \otimes R)) = \\ &= \frac{1}{p!} \sum_{\sigma \in S_p} (-1)^\sigma (-1)^{\tilde{\sigma}} \text{Alt}(Q \otimes R) = \\ &= \frac{1}{p!} \sum_{\sigma \in S_p} \text{Alt}(Q \otimes R) = \frac{1}{p!} p! \text{Alt}(Q \otimes R) = \\ &= \text{Alt}(Q \otimes R).\end{aligned}$$

□

Докажем теперь ассоциативность внешнего умножения. Обозначим  $Q = T \otimes S$ , тогда  $\text{Alt } Q = \text{Alt}(T \otimes S)$  и

$$\begin{aligned}(T \wedge S) \wedge R &= \text{Alt}((T \wedge S) \otimes R) = \text{Alt}(\text{Alt}(T \otimes S) \otimes R) = \\ &= \text{Alt}((\text{Alt } Q) \otimes R) = \text{Alt}(Q \otimes R) = \text{Alt}(T \otimes S \otimes R) = \\ &= T \wedge S \wedge R.\end{aligned}$$

Аналогично получим, что  $T \wedge (S \wedge R) = T \wedge S \wedge R$ , т.е.  $(T \wedge S) \wedge R = T \wedge (S \wedge R)$ . □

## Базис в пространстве внешних форм

Построим базис в пространстве кососимметрических тензоров  $\Lambda_p$ . Как нам известно, базисом в пространстве  $\Theta_p^0$  являются всевозможные произведения вида  $\varepsilon^{i_1} \otimes \dots \otimes \varepsilon^{i_p}$ . Однако при проектировании на подпространство  $\Lambda_p$  эти произведения переходят в  $\varepsilon^{i_1} \wedge \dots \wedge \varepsilon^{i_p} = \text{Alt}(\varepsilon^{i_1} \otimes \dots \otimes \varepsilon^{i_p})$  и становятся линейно зависимыми. Действительно, если  $i_k = i_l$ , то  $\varepsilon^{i_k} \wedge \varepsilon^{i_l} = 0$ , поэтому из базиса нужно выкинуть все произведения, в которых встречаются повторяющиеся индексы. Далее, т.к.  $\varepsilon^{i_k} \wedge \varepsilon^{i_l} = -\varepsilon^{i_l} \wedge \varepsilon^{i_k}$ , то нужно также выкинуть все произведения с неупорядоченными индексами и оставить только произведения с индексами упорядоченными, например, по возрастанию, т.е. такие, что  $i_1 < \dots < i_p$ . Всего таких упорядоченных произведений будет  $C_n^p$ , где  $n = \dim V$ . Очевидно, что любой тензор является линейной комбинацией тензоров  $\varepsilon^{i_1} \wedge \dots \wedge \varepsilon^{i_p}$ ,  $i_1 < \dots < i_p$ , т.к. из базиса мы выкинули

только заведомо линейно зависимые вектора. Поэтому для доказательства того, что эта система векторов действительно является базисом  $\Lambda_p$  достаточно доказать ее линейную независимость.

Пусть линейная комбинация этих тензоров равна нулю,

$$\sum_{i_1 < \dots < i_p} \lambda_{i_1, \dots, i_p} \varepsilon^{i_1} \wedge \dots \wedge \varepsilon^{i_p} = 0.$$

Перепишем эту сумму в виде

$$\sum_{i_1 < \dots < i_p} \lambda_{i_1, \dots, i_p} \left( \frac{1}{p!} \sum_{\sigma \in S_p} (-1)^\sigma \underbrace{\varepsilon^{i_{\sigma(1)}} \otimes \dots \otimes \varepsilon^{i_{\sigma(p)}}} \right) = 0. \quad (10)$$

Подчеркнутые элементы — это элементы базиса в пространстве  $\Theta_p^0$  и они линейно независимы. Отсюда будет следовать равенство нулю всех коэффициентов, если только все эти подчеркнутые элементы будут различны. Докажем, что все базисные элементы, встречающиеся в этой сумме, различны. Распишем эту сумму подробнее (без общего сомножителя  $\frac{1}{p!}$ , который на линейную зависимость не влияет)

$$\dots \pm \lambda_{i_1, \dots, i_p} \sum_{\sigma \in S_p} \varepsilon^{i_{\sigma(1)}} \otimes \dots \otimes \varepsilon^{i_{\sigma(p)}} \pm \dots \pm \lambda_{j_1, \dots, j_p} \sum_{\rho \in S_p} \varepsilon^{j_{\rho(1)}} \otimes \dots \otimes \varepsilon^{j_{\rho(p)}} \pm \dots$$

Допустим, что существуют такие  $\sigma, \rho \in S_p$  и индексы  $i_1, \dots, i_p, j_1, \dots, j_p$ , что  $\varepsilon^{i_{\sigma(1)}} \otimes \dots \otimes \varepsilon^{i_{\sigma(p)}} = \varepsilon^{j_{\rho(1)}} \otimes \dots \otimes \varepsilon^{j_{\rho(p)}}$ , т.е.  $i_{\sigma(1)} = j_{\rho(1)}, \dots, i_{\sigma(p)} = j_{\rho(p)}$ . Перейдем к перестановке  $\tau = \rho\sigma^{-1}$ , тогда  $i_1 = j_{\tau(1)}, \dots, i_p = j_{\tau(p)}$ . Но индексы  $i$  и  $j$  у нас упорядочены по возрастанию, следовательно,  $\tau$  — тождественная перестановка. Значит,  $\sigma = \rho$  и тогда  $i_1 = j_1, \dots, i_p = j_p$ . Следовательно, все слагаемые в (10) различны, значит все коэффициенты в (10) равны нулю, что и доказывает линейную независимость системы тензоров  $\varepsilon^{i_1} \wedge \dots \wedge \varepsilon^{i_p}$ ,  $i_1 < \dots < i_p$ , и то, что она является базисом в  $\Lambda_p$ .  $\square$