

Билеты по алгебре
I семестр

Тамарин Вячеслав

10 января 2020 г.

Вопрос 1 Векторное пространство

Def 1. Пусть $(V, +)$ — абелева группа, F — поле, и задана операция (умножение) $V \times F \rightarrow V$. Предположим, что $\forall u, v \in V$ и $\alpha, \beta \in F$ выполнены следующие свойства:

1. $v(\alpha\beta) = (v\alpha)\beta$
2. $v(\alpha + \beta) = v\alpha + v\beta$
3. $(v + u)\alpha = v\alpha + u\alpha$
4. $v \cdot 1 = v$

Тогда V называется векторным пространством над F .

Property.

1. $v \cdot 0 = 0 \cdot \alpha = 0$
2. $v \cdot (-1) = -v$
3. $v \cdot (-\alpha) = (-v)\alpha = -(v\alpha)$
4. $v \cdot \sum \alpha_i = \sum v\alpha_i$
5. $\sum v_i \cdot \alpha = \sum v_i \alpha$

Exs.

1. Множество векторов в \mathbb{R}^3
- 2.

$$F^n = \left\{ \begin{pmatrix} a_1 \\ a_2 \\ \vdots \\ a_n \end{pmatrix} \mid a_i \in F \right\}.$$

$$\begin{pmatrix} a_1 \\ \vdots \\ a_n \end{pmatrix} \cdot \alpha = \begin{pmatrix} a_1\alpha \\ \vdots \\ a_n\alpha \end{pmatrix}, \quad \begin{pmatrix} a_1 \\ \vdots \\ a_n \end{pmatrix} + \begin{pmatrix} b_1 \\ \vdots \\ b_n \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} a_1 + b_1 \\ \vdots \\ a_n + b_n \end{pmatrix}.$$

3. X — множество, $F^X = \{f \mid f : X \rightarrow F\}$
 $f, g : X \rightarrow F$
 $(f + g)(x) = f(x) + g(x)$
 $(f\alpha)(x) = f(x)\alpha$
4. $F[t]$ — многочлены от одной переменной t

Вопрос 2 Подпространство, линейная оболочка

Def 2. Подмножество $U \subseteq V$ называется подпространством, если оно само является векторным пространством относительно тех же операций, которые заданы в V .

Statement 1 (критерий подпространства). Подмножество $U \subseteq V$ является подпространством тогда и только тогда, когда $\forall u, v \in U, \alpha \in F : u + v, u\alpha \in U$.

Def 3. Пусть $u_1, \dots, u_n \in V$, $\alpha_1, \dots, \alpha_n \in F$. Сумма

$$\sum_{k=1}^n u_k \alpha_k$$

называется линейной комбинацией векторов u_1, \dots, u_n с коэффициентами $\alpha_1, \dots, \alpha_n$.

Линейная комбинация называется *тривиальной*, если все ее коэффициенты равны нулю.

Note. Пусть $S \subseteq V$, и задан набор чисел $\alpha_s \in F$, $s \in S$. Операция бесконечной суммы будет определена только в случае, когда почти все α_s равны нулю.

Def 4. Линейной оболочкой набора S называется подпространство, порожденное S , то есть наименьшее подпространство, содержащее S .

Designation. Линейная оболочка набора S обозначается $\langle S \rangle$.

Statement 2. $\langle S \rangle = \left\{ \sum_{k=1}^n u_k \alpha_k \mid u_k \in S, \alpha_k \in F \right\}$

Def 5. Если $\langle S \rangle = V$, то S называется системой образующих пространства V .

Def 6. Кортеж векторов (u_1, \dots, u_n) называется линейно независимым, если любая нетривиальная линейная комбинация этих векторов не равна нулю.

Множество $S \subseteq V$ называется линейно независимым, если любой кортеж, составленный из конечного числа различных векторов из S , является линейно независимым.

Def 7. Базис — линейно независимая система образующих.

Вопрос 3 Матрицы

i Конечные матрицы

Def 8. Двумерный массив $m \times n$ элементов поля F называется матрицей размера $m \times n$ над F .

Designation. Множество таких матриц обозначается $M_{m \times n}(F)$. Если $m = n$, пишут $M_n(F)$. Элемент матрицы A в позиции (i, j) записывается a_{ij} .

Property.

- Для двух матриц одинакового размера определена операция поэлементной суммы: $(A + B)_{ij} = a_{ij} + b_{ij}$.
- Также определено умножение матрицы на число: $(A\alpha)_{ij} = a_{ij}\alpha$.
- Произведением матрицы $A \in M_{m \times n}(F)$ на матрицу $B \in M_{n \times k}$ называется матрица $C = AB \in M_{m \times k}(F)$ элементы которой вычисляются по формуле

$$c_{ij} = \sum_{l=1}^n a_{il} b_{lj}.$$

Theorem 1. Множество $M_{m \times n}(F)$ с операциями сложения и умножения на число является векторным пространством над полем F .

Доказательство. Произведение матриц ассоциативно, дистрибутивно и перестановочно с умножением на число:

$$\begin{cases} (AB)C = A(BC) \\ A(B + C) = AB + AC \\ (B + C)A = BA + CA \\ (AB)\alpha = A(B\alpha) = (A\alpha)B \end{cases}.$$

Все кроме первого свойства очевидны. Проверим ассоциативность:

$$\begin{aligned} ((AB)C)_{il} &= \sum_{k \in K} (AB)_{ik} c_{kl} = \sum_{k \in K} \left(\sum_{j \in J} a_{ij} b_{jk} \right) c_{kl} = \\ &= \sum_{k \in K} \left(\sum_{j \in J} a_{ij} b_{jk} c_{kl} \right) = \\ &= \sum_{j \in J} \left(\sum_{k \in K} a_{ij} b_{jk} c_{kl} \right) = \\ &= \sum_{j \in J} a_{ij} \left(\sum_{k \in K} b_{jk} c_{kl} \right) = \sum_{j \in J} a_{ij} (BC)_{jl} = (A(BC))_{il} \end{aligned}$$

Def 9. Квадратная матрица E с 1 на главной диагонали и остальными нулями называется единичной.

Property. Умножение данной матрицы на единичную справа и слева не ее не изменяет.

Матрица E_n является нейтральным элементом в $M_n(F)$. □

Обобщение конечных матриц

Пусть даны множества X_{ij}, Y_{jh} , коммутативные моноиды $(Z_{ih}, +)$, где $i = 1, \dots, m$, $j = 1, \dots, n$, $h = 1, \dots, k$, и функции «умножения» $X_{ij} \times Y_{jh} \rightarrow Z_{ih}$, $(x, y) \mapsto xy$. Обозначим через X, Y, Z наборы множеств X_{ij}, Y_{jh}, Z_{ih} , соответственно, через $M(X)$ — множество матриц A с элементами $a_{ij} \in X_{ij}$, и аналогично $M(Y), M(Z)$. Тогда можно определить произведение матриц $A \in M(X)$ и $B \in M(Y)$ как матрицу $C = AB \in M(Z)$, где $c_{ih} = \sum_{j=1}^n a_{ij} b_{jh}$.

Если все X_{ij}, Y_{jh} будут коммутативными моноидами, а функция умножения дистрибутивной, умножение матриц тоже будет дистрибутивным и ассоциативным.

ii Произвольные матрицы

Пусть I, J — произвольные множества (возможно бесконечные), элементами которых мы будем индексировать строки и столбцы матриц. Пусть $\forall i \in I \wedge j \in J$ задано множество X_{ij} , и обозначим набор всех таких множеств через X . Тогда **матрицей размера $I \times J$ над X** называется функция $A : I \times J \rightarrow \bigcup X_{ij}$ (i, j) $\mapsto a_{ij}$, такая что $a_{ij} \in X_{ij}$.

Designation. Множество матриц размера $I \times J$ над X обозначается $M_{I \times J}(X)$. Если $I = \{1\}$, то матрица размера $I \times J$ будут называться столбцами длины J , а если $J = \{1\}$, то столбцами высоты I . Множества строк обозначим данной длины ${}^J X$, множество столбцов — X^J .

Будем считать, что все X_{ij} — абелевы группы в аддитивной записи. Тогда сумма двух матриц одного размера определяется поэлементно: $(A + B)_{ij} = a_{ij} + b_{ij}$. Если все X_{ij} — векторные пространства над полем F , также можно определить умножение на число: $(A\alpha)_{ij} = a_{ij}\alpha$.

Умножение матриц

Пусть все операции умножения $X_{ij} \times Y_{jh} \rightarrow Z_{ih}$ дистрибутивны (для $a \cdot 0 = 0$), и в каждом столбце матрицы Y почти все элементы равны 0.

Designation. Обозначим $M_{J \times H}^{c.f.}(Y) \subset M_{J \times H}(Y)$, состоящее из всех матриц B , у которых для любого фиксированного $h \in H$ почти все элементы b_{jh} равны 0.

Def 10. Пусть $\forall i \in I, j \in J, h \in H$ заданы операции умножения $X_{ij} \times Y_{jh} \rightarrow Z_{ih}$, причем $\forall x, x' \in X_{ij}$ и $\forall y, y' \in Y_{jh}$ выполнены равенства

$$(x + x')y = xy + x'y \wedge x(y + y') = xy + xy'.$$

Произведение матриц $A \in M_{i \times J}(X)$ и $B \in M_{J \times H}^{c.f.}(Y)$ как матрицу $AB \in M_{I \times H}(Z)$ с элементами

$$(AB)_{ih} = \sum_{j \in J} a_{ij} b_{jh}.$$

При этом суммы определены, так как почти все слагаемые равны нулю.

Note. Аналогично определяется умножение матриц $A \in M_{I \times J}^{r.f.}(X)$ и $B \in M_{J \times H}(Y)$.

Lemma 1. Обычные свойства умножения матриц 1 выполнены, если определены все входящие в формулы операции.

Если $\forall i, j, h \in I$ заданы дистрибутивные операции умножения $X_{ij} \times X_{jh} \rightarrow X_{ih}$, то множество $M_{I \times I}^{c.f.}(X)$ является кольцом с единицей.

Designation. Если X_{ij} одно и то же поле F для всех i, j , будем писать $M_{i \times J}(F)$ вместо $M_{I \times J}(X)$. Если $I = J$, то будем писать $M_I(F)$ вместо $M_{I \times I}(F)$. Если $I = \{1, \dots, m\}, J = \{1, \dots, n\}$, то можем писать $M_{m \times n}(F)$.

Другие характеристики матриц

Def 11. Множество обратимых элементов кольца $M_n(F)$ называется полной линейной группой степени n над F и обозначается $GL_n(F)$.

Designation. Для множества $M_{I \times \{1\}}^{c.f.}(F)$ введем специальное обозначение F_{fin}^I и будем называть его множеством финитных столбцов высоты I над F . Другим словами, F_{fin}^I — множество финитных (у которых почти все значения равны 0) функций из I в F . Аналогично, ${}^J F_{fin} = M_{\{1\} \times J}^{r.f.}(F)$.

Def 12. Пусть $A \in M_{I \times J}(F)$. Матрица $A^T \in M_{J \times I}(F)$ с элементами $(A^T)_{ij} = a_{ji}$ называется транспонированной к A .

Statement 3. $(AB)^T = B^T A^T$

Note. Для обозначения столбца часто используется строка $(a_1, \dots, a_n)^T$.

Вопрос 4 Эквивалентные определения базиса

Theorem 2 (Эквивалентные определения базиса). *Следующие условия на подмножество v векторного пространства V эквивалентны:*

- (1) v — линейно независимая система образующих
- (2) v — максимальная линейно независимая система
- (3) v — минимальная система образующих
- (4) любой элемент $x \in V$ представляется в виде линейной комбинации набора v , причем единственным образом

Доказательство.

1 \implies 2 Пусть v — не максимальная линейно независимая система. Мы знаем, что v — система образующих. Тогда любой элемент $a \in V$ представляется в виде линейной комбинации v , а значит любой набор, содержащий v , принадлежит линейной оболочке $\langle v \rangle$, следовательно, набор линейно зависимый.

2 \implies 1 Так как v максимальная линейно независимая система, любой элемент $a \in V$ выражается через элементы v . Следовательно, v — система образующих.

1 \implies 3 Пусть из v можно убрать некоторые элементы так, что полученный набор u будет минимальной системой образующих. Тогда любой элемент набора $v \setminus u$ представим в виде линейной комбинации u . Следовательно, v линейно зависим.

3 \implies 1 Если v линейно зависим, то во всех линейных комбинациях набора v можно заменить один элемент на линейную комбинацию других. А тогда v не минимален.

1 \implies 4 Так как v — система образующих $\langle v \rangle = V$. Теперь докажем, что представление единственно. Пусть $x = va = \sum_{y \in v} ya_y$, $a \in F_{fin}^v$. Предположим, что $\exists b \in F_{fin}^v : x = vb$. Тогда $0 = va - vb \implies 0 = v(a - b)$. Так как v линейно независим, можем сократить: $0 = a - b$, значит представление единственно.

4 \implies 1 Так как любой элемент представим в виде линейной комбинации набора v , $\langle v \rangle = V$. Так как представление единственно, v линейно независим.

□

Вопрос 5 Существование базиса

Theorem 3 (О существовании базиса). *Пусть $X, Y \subseteq V$, причем набор X линейно независим, а Y — система образующих. Тогда существует базис Z , содержащий X и содержащийся в Y .*

Доказательство. Пусть \mathcal{A} — набор всех линейно независимых подмножеств Y , содержащих X . Этот набор не пуст, так как содержит X . Пусть \mathcal{L} — линейно упорядоченный поднабор в \mathcal{A} . Обозначим через S объединение всех множеств из \mathcal{L} . Так как $\forall C \in \mathcal{L}$ лежит между X и Y , S обладает этим свойством. Рассмотрим конечное подмножество $\{v_1, \dots, v_n\} \subseteq S$. По определению объединения множеств $\forall i = 1, \dots, n \exists B_i \in \mathcal{L}$, содержащее v_i . Так как \mathcal{L} — лум, среди множеств B_1, \dots, B_n найдется наибольшее B_k . Тогда $v_1, \dots, v_n \in B_k$. Так как B_k линейно независимо, то и $\{v_1, \dots, v_n\}$ линейно независимо. Следовательно, S линейно независимо, значит $S \in \mathcal{A}$. По лемме Цорна получаем, что \mathcal{A} содержит максимальных элемент. Пусть это Z — максимальное из линейно независимых подмножеств Y , содержащих X .

Пусть $y \in Y \setminus Z$. Так как Z линейно независимо, $Z \cup \{y\}$ линейно зависимо, то есть $\exists a \in F_{fin}^Z$, $a_y \in F : ya_y + Za = 0$, где $a_y \neq 0$. Следовательно, $y \in \langle Z \rangle$. Тогда $Y \subseteq \langle Z \rangle$. С другой стороны, $V = \langle Y \rangle$ — наименьшее подпространство, содержащее Y . Значит $V \subseteq \langle V \rangle$, то есть Z — система образующих, следовательно, и базис.

□

Вопрос 6 Лемма о замене

Theorem 4 (лемма о замене). Пусть $u = \{u_1, \dots, u_n\}$ — линейно независимый набор из n векторов, v — система образующих пространства V . Тогда:

1. $\exists v_1, \dots, v_n \in v : v \setminus \{v_1, \dots, v_n\} \cup u = w$ — система образующих.
2. Причем, если u — базис, то w — базис.

Доказательство. Индукция по n .

База: $n = 0$. Утверждение для нуля верно.

Переход: $n - 1 \rightarrow n$. По предположению индукции $\exists v_1, \dots, v_{n-1} \in v$ такие, что $w' = v \setminus \{v_1, \dots, v_{n-1}\} \cup \{u_1, \dots, u_{n-1}\}$ является системой образующих. Причем, если v был линейно независимым, то w' — базис.

u_n выражается через линейную комбинацию набора w' :

$$u_n = \sum_{i=1}^{n-1} u_i \alpha_i + \sum_{j=1}^m w_j \beta_j, \quad \alpha_i, \beta_j \in F, w_j \in v \setminus \{v_1, \dots, v_{n-1}\}.$$

Заметим, что кто-то из $\beta_j \neq 0$ (иначе u линейно зависим). Не умоляя общности, считаем, что $\beta_m \neq 0$. Пусть $v_n = w_m$. Тогда v_n выражается через линейную комбинацию набора $w = w' \setminus \{v_n\} \cup \{u_n\}$. Следовательно, $w' \subseteq \langle w \rangle$, значит w — система образующих.

Пусть набор v (а тогда и w') линейно независим. Рассмотрим $w'' = w' \setminus \{v_n\}$ и линейную комбинацию $w''a + u_n \alpha$ набора w , где $a \in F_{fin}^{w''}$.

$$0 = w''a + u_n \alpha = w''a + \sum_{i=1}^{n-1} u_i \alpha_i \alpha + \sum_{j=1}^m w_j \beta_j \alpha = w''b + v_n \beta_m \alpha, \quad b \in F_{fin}^{w''}.$$

Если $\alpha \neq 0$, то $w''b + v_n \beta_m \alpha$ является нетривиальной линейной комбинацией набора $w'' \cup \{v_n\} = w''$, равной нулю. Значит, $\alpha = 0$, тогда $w''a = 0$. Так как $w'' \subseteq w'$, w'' линейно независим, следовательно, $a = 0$.

Получаем, что w линейно независим.

□

Вопрос 7 Количество элементов в базисе

Theorem 5 (количество элементов в базисе). Любые два базиса пространства V равномощны.

Доказательство. Пусть $v, u = \{u_1, \dots, u_n\}$ — базисы пространства V . Не умоляя общности, считаем, что мощность множества $v > n$. Перенумеруем элементы базиса u так, что $u_1, \dots, u_k \notin v$ и $u_{k+1}, \dots, u_n \in v$.

Тогда по лемме о замене 4 существует подмножество $\{v_1, \dots, v_k\} \subseteq v : w = v \setminus \{v_1, \dots, v_k\} \cup \{u_1, \dots, u_k\}$ — базис. $u \subseteq w$ и $|v| = |w|$. Так как базис — максимальная линейно независимая система, то один базис не может строго содержаться в другом. Следовательно, $w = u$, откуда $|v| = n$. □

Def 13. Размерность пространства — мощность любого базиса этого пространства.

Пространство называется конечномерным, если в нем существует конечный базис.

Вопрос 8 Линейные отображения и их матрицы. Матрица композиции линейных отображений

i Линейные отображения

Def 14. Пусть V и U — векторные пространства, L — функция $V \rightarrow U$. L называется **линейным отображением**, если $\forall x, y \in V, \alpha \in F$:

$$\begin{aligned} L(x + y) &= L(x) + L(y) \\ L(x\alpha) &= L(x)\alpha \end{aligned}$$

Биективное линейное отображение называется **изоморфизмом**. Линейное отображение из пространства в само себя называется **линейным оператором**. Отображение из пространства в основное поле часто называется **функционалом**.

Property. Пусть вектор $v = (v_1, \dots, v_n)$ и отображение $L : V \rightarrow U$.

$$L(v) = (L(v_1), \dots, L(v_n)) \in {}^nU.$$

Тогда

$$L(va) = L(v)a, \text{ где } a \in F^n.$$

Note. В случае бесконечного v можем переписать аналогично, обозначив $L(v) \in {}^nU : L(v)_x = L(x) \quad \forall x \in v$:

$$L(va) = L(v)a, \text{ где } a \in F^v.$$

Designation. Пусть v — базис V . Тогда $\forall x \in V \exists! a \in F_{fin}^v : x = va$. Тогда $a = x_v$ — столбец координат x в базисе v .

Lemma 2. Пусть V — векторное пространство над полем F , а v — базис V . Отображение $\varphi_v : V \rightarrow F^v$, заданное равенством $\varphi_v(x) = x_v$, является изоморфизмом векторных пространств.

Доказательство. Рассмотрим $x, y \in V$.

$$\begin{cases} vx_v = x \\ vy_v = y \end{cases} \implies v(x_v + y_v) = x + y = v(x + y)_v \implies \varphi_v(x + y) = \varphi_v(x) + \varphi_v(y).$$

$$v(x\alpha)_v = x\alpha = v(x_v\alpha) \implies \varphi_v(x\alpha) = \varphi_v(x)\alpha.$$

Построим обратное отображение: $\theta_v : F^v \rightarrow V$, $\theta_v(a) = va$. Следовательно, φ_v — биективное линейное отображение. \square

Corollary 1 (классификация векторных пространств). Любое векторное пространство изоморфно пространству F^I для некоторого множества I , мощность которого равна размерности пространства.

Два пространства изоморфны между собой тогда и только тогда, когда их размерности равны.

ii Матрицы линейных отображений

Statement 4. Пусть $L : U \rightarrow V$ — линейное отображение, $u = (u_1, \dots, u_n)$ — базис U , $v = (v_1, \dots, v_m)$ — базис V .

$$\exists! A \in M_{m \times n}(F) : \forall x \in U \quad L(x)_v = Ax_u.$$

Столбцы матрицы A вычисляются по формуле $a_{*k} = L(u_k)_v$.

Доказательство. По определению столбца координат $x = ux_u$.

$$\varphi_v \circ L(x) = \varphi_v \circ L(ux_v).$$

Тогда $L(x)_v = \varphi_v(L(x)) = \varphi_v(L(u))x_u$. Пусть $A = \varphi_v(L(u)) = (L(u_1)_v, \dots, L(u_n)_v)$.

Докажем единственность. Предположим, что $Ax = Bx$ для любого столбца x . Тогда $A = B$. \square

Def 15. Матрица A из прошлого утверждения 4 называется **матрицей отображения** L в базисах u, v и обозначается через L_u^v .

Если $U = V$, $u = v$, говорят о матрице оператора L в базисе u и обозначают ее через L_u .

$$L(x)_v = L_u^v x_v \text{ или } L(x)_u = L_u x_u \text{ в случае } U = V \wedge u = v.$$

Theorem 6. Матрица композиции линейных операторов является произведением матриц этих операторов.

Если U, V, W — конечномерные линейные пространства с базисами u, v, w , соответственно, $L : U \rightarrow V$, $M : V \rightarrow W$ — линейные отображения, то $(M \circ L)_u^w = M_v^w L_u^v$.

Если $U = V = W$ и $u = v = w$, то $(M \circ L)_u = M_u L_u$.

Вопрос 9 Матрица перехода от одного базиса с другому. Замена координат и изменение матрицы оператора при замене базиса

i Матрица перехода

Theorem 7. Пусть v — базис n -мерного пространства V над полем F . Набор $u = (u_1, \dots, u_n)$ является базисом тогда и только тогда, когда существует $A \in \text{GL}_n(F)$ такая, что $u = vA$.

Def 16. Если u, v — базисы, то A называется **матрицей перехода** от v к u и обозначается через $C_{v \rightarrow u}$

При этом:

- (1) Столбец матрицы $C_{v \rightarrow u}$ с номером k равен столбцу координат вектора u_k в базисе v . $(C_{v \rightarrow u})_k = (u_k)_v$
- (2) $C_{v \rightarrow u}^{-1} = C_{u \rightarrow v}$
- (3) Если матрица двусторонне обратима, то она квадратная.

Доказательство.

\Rightarrow Положим $\forall k \in [1, n] : a_{*k} = (u_k)_v$. Тогда $va_{*k} = u_k \Rightarrow u = vA$

\Rightarrow Если $u = vA$, $\langle u \rangle = \langle vA \rangle = V$. При этом u минимален, так как иначе и v не минимален, значит u — базис.

1. По построению.

$$2. \begin{cases} u = vC_{v \rightarrow u} \\ v = uC_{u \rightarrow v} \end{cases} \Rightarrow uE = uC_{u \rightarrow v}C_{v \rightarrow u} \Rightarrow E = C_{u \rightarrow v}C_{v \rightarrow u}$$

3. Пусть $B \in M_{n \times m}(F)$ двусторонне обратима. $BB_1 = E_{n \times n} \wedge B_2B = E_{m \times m}$. Тогда $B_2 = B_2E_n = B_2(BB_1) = (B_2B)B_1 = E_m B_1 = B_1$. Значит $B_1 = B_2$. $B_1B = C_{u \rightarrow v}C_{v \rightarrow u} = B_1B \Rightarrow B$ — квадратная.

□

Note. Если пространство V бесконечномерно, почти все элементы каждого столбца должны быть равны нулю.

Note. Если $V = F^n$, e — стандартный базис, то $C_{e \rightarrow u}$ — матрица, составленная из столбцов базиса u .

ii Преобразование координат при замене базиса

Theorem 8. Пусть u, v — базисы пространства V .

$$\forall x \in V : x_v = C_{v \rightarrow u} x_u.$$

Доказательство. Запишем определение столбца координат $x = ux_u = vx_v$. Про базисы мы знаем, что $v = uC_{u \rightarrow v}$. Тогда

$$ux_u = uC_{u \rightarrow v}x_v \implies x_u = C_{u \rightarrow v}x_v.$$

□

iii Преобразование матрицы оператора при замене базиса

Note. Матрица перехода $C_{u \rightarrow v}$ совпадает с матрицей тождественного отображения 1_V в базисах u и v .

Lemma 3. Пусть $u = (u_1, \dots, u_n)$ — базис пространства U , $v = (v_1, \dots, v_n) \in^n V$ — набор векторов пространства V . Тогда существует единственное линейное отображение

$$L : U \rightarrow V : L(u) = v.$$

При этом

L инъективно тогда и только тогда, когда u линейно независим

L сюръективно тогда и только тогда, когда u — система образующих

L — изоморфизм тогда и только тогда, когда u — базис

Доказательство. $\forall x \in U : x = ux_u$. Тогда $\forall L : L(x) = L(u)x_u$. Зададим L так: $L(x) = vx_u$. Оно линейно и единственно. □

Note. Пусть u, v — базисы пространства V . Тогда матрица отображения L из леммы в базисе u совпадает с матрицей перехода $C_{u \rightarrow v}$.

Statement 5. Пусть u, u' — базисы пространства U , v, v' — базисы пространства U , v, v' — базисы пространства V , $L : V \rightarrow U$ — линейное отображение. Тогда

$$L_{u'}^{v'} = C_{v' \rightarrow v} L_u^v C_{u \rightarrow u'}.$$

Доказательство.

$$L(x)_v = L_u^v x_u$$

$$C_{v' \rightarrow v} L(x)_v = L(x)_{v'} = L_{u'}^{v'} x_{u'} = L_{u'}^{v'} C_{u' \rightarrow u} x_u$$

$$L(x)_v = C_{v \rightarrow v'} L_{u'}^{v'} C_{u' \rightarrow u} x_u$$

$$L_u^v = C_{v \rightarrow v'} L_{u'}^{v'} C_{u' \rightarrow u}$$

□

Note. Если $U = V$ и $u = v$, $u' = v'$,

$$L_{u'} = C_{u' \rightarrow u} L_u C_{u \rightarrow u'}.$$

Вопрос 10 Внешняя и внутренняя пряма сумма пространств, естественный изоморфизм между ними

Designation. U, V — подпространства векторного пространства W над полем F .

Def 17. Сумма $U + V$ — совокупность $\{x + y \mid x \in U, y \in V\}$.

Note. $U + V \subseteq W \wedge U \cap V \subseteq W$.

Def 18. Пространство W называется **внутренней прямой суммой** подпространств U и V , если

$$\forall z \in W \exists! x \in U, y \in V : z = x + y.$$

То есть $W = U + V \wedge V \cap U = \{0\}$.

Def 19. U, V — векторные пространства. Их **внешней прямой суммой** называется их декартово произведение с покомпонентными операциями.

Designation. Обе прямые суммы обозначаются $U \oplus V$.

Note. Пространства U, V естественно вкладываются в из внешнюю прямую сумму: $\forall x \in U : x \mapsto (x, 0) \wedge \forall y \in V : y \mapsto (0, y)$. Если отождествить U и V с их образами, то внешняя сумма превращается в прямую сумму подпространств.

Statement 6. $U, C \leq W, U \oplus V$ — их внешняя прямая сумма. Зададим $\varphi : U \oplus V \rightarrow W$ так $\varphi(x, y) = x + y$. φ — изоморфизм тогда и только тогда, когда W является внутренней суммой подпространств U и V .

Если $W = U \oplus V$, то объединение базисов U и V — базис W . Поэтому $\dim(U \oplus V) = \dim(U) + \dim(V)$.

Statement 7. $\forall U \leq W \exists V \leq W : W = U \oplus V$.

Доказательство. Выберем базис u подпространства U и дополним его до базиса пространства W : $u \cup v$. Тогда подойдет $V = \langle v \rangle$. □

Theorem 9. Для пространств $U_1, \dots, U_n \leq V$ следующие условия эквивалентны:

- (1) $U_1 \oplus \dots \oplus U_n \rightarrow V, (x_1, \dots, x_n) \mapsto x_1 + \dots + x_n$ — изоморфизм
- (2) $\forall x \in V \exists! (x_1 \in U_1, \dots, x_n \in U_n) : x = x_1 + \dots + x_n$
- (3) $V = U_1 + \dots + U_n$ и $U_i \cap \left(\sum_{j \neq i} U_j \right) = \{0\} \quad i \in [1, n]$
- (4) Объединение базисов подпространств U_1, \dots, U_n — базис V .

Вопрос 11 Теорема о размерности ядра и образа. Теорема о размерности прямой суммы

Def 20. Пусть $L : U \rightarrow V$ — линейное отображение. Тогда

Ядро отображения L — $\text{Ker } L = L^{-1}(0) := \{x \in U \mid L(x) = 0\}$

Образ отображения L — $\text{Im } L = \{L(x) \mid x \in U\}$

Statement 8. Пусть $L : U \rightarrow V$ — линейное отображение.

$$\text{Ker } L \leq U \wedge \text{Im } L \leq V.$$

Def 21. $L : U \rightarrow V$ — линейное отображение. **Слой** отображения над точкой $y \in V$ — множество $\{x \in U \mid L(x) = y\} = L^{-1}(y)$

Statement 9. Все слои отображения L являются сдвигами ядра. $L(x) = y, x \in U$:

$$L^{-1}(y) = x + \text{Ker } L.$$

Theorem 10 (о размерности ядра и образа). $L : U \rightarrow V$ — линейное отображение. Тогда

$$\dim U = \dim \text{Ker } L + \dim \text{Im } L.$$

Доказательство. $u = (u_1, \dots, u_k)$ — базис $\text{Ker } L$, $v = (v_1, \dots, v_m)$. Дополним базис ядра до базиса U : $u \cup v$ — базис U . Докажем, что $L(v) = (L(v_1), L(v_2), \dots, L(v_m))$ — базис образа.

$$\forall x \in \text{Im } L \exists y \in U : L(y) = x.$$

Разложим $y = ua + vb$, $a \in F^k, b \in F^m$

Тогда

$$x = L(y) = L(u) \cdot a + L(v) \cdot b.$$

Так как $u \in \text{Ker } L$: $L(u) = (L(u_1), \dots, L(u_k)) = (0, \dots, 0)$. Следовательно, $L(v)$ — система образующих. Проверим, что $L(v)$ линейно независим. Пусть

$$L(v) \cdot c = 0, \quad c \in F^m.$$

$$L(v)c = L(vc) = 0 \Rightarrow vc \in \text{Ker } L \Rightarrow vc = ud \text{ для некоторого } d \in F^k.$$

Тогда $vc - ud = 0$, но v и u — два базисных вектора. Следовательно, $c = d = 0$ и $L(v)$ — линейно независимый. \square

Theorem 11 (формула Грассмана о размерности суммы и пересечения). Пусть $U, V \leq W$.

$$\dim U \cap V + \dim U + V = \dim U + \dim V.$$

Доказательство. Зададим линейное отображение $L : U \oplus V \rightarrow W : L(u, v) = u + v$. Тогда $\text{Im } L = U + V$.

$$(u, v) \in \text{Ker } L \iff u + v = 0 \iff u = -v \in U \cap V.$$

$$\text{Ker } L = \{(u, -u) \mid u \in U \cap V\} \cong U \cap V.$$

По теореме о размерности ядра и образа

$$\dim U + \dim V = \dim(U \oplus V) = \dim \text{Ker } L + \dim \text{Im } L = \dim U \cap V + \dim U + V.$$

\square

Вопрос 12 Факторпространство и его универсальное свойство

Designation. V — векторное пространство, $U \leq V$.

Def 22. $x + U$ — аффинное подпространство или смежный класс V по U .

$y \sim_U x \iff y - x \in U$ — эквивалентность.

Def 23. Множество смежных классов V по U с операциями

$$(x + U) + (y + U) = (x + y) + U$$

$$(x + U)\alpha = x\alpha + U$$

называется **факторпространством** V по U и обозначается V/U .

Проверка корректности определения. Докажем, что определение операций не зависит от выбора представителей классов.

- Сложение

$$x' + U = x + U \implies x' + 0 \in x + U \implies x' \in x + U.$$

$$y' + U = y + U \implies y' + 0 \in y + U \implies y' \in y + U.$$

Тогда $\exists z \in U : x' = x + z$ и $\exists t \in U : y' = y + t$.

$$(x' + U) + (y' + U) := (x' + y') + U =$$

$$= (x + y) + \underbrace{(z + t)}_{\in U} + U \subseteq$$

$$\subseteq (x + y) + U$$

Аналогично доказываем включение в обратную сторону.

- Умножение

$$(x' + U)\alpha := x'\alpha + U =$$

$$= (x + z)\alpha + U = x\alpha + \underbrace{z\alpha}_{\in U} + U \subseteq$$

$$\subseteq x\alpha + U$$

Аналогично доказываем включение в обратную сторону.

□

Designation. $\pi_U : V \rightarrow V/U$ — естественная проекция: $\pi_U(x) = x + U$.

Note. π_U линейно и сюръективно $\text{Ker } \pi_U = U$.

По теореме о размерности ядра и образа $\dim V/U = \dim V - \dim U$.

Statement 10. Пусть $U \subseteq V$. Для любого линейного отображения $L : V \rightarrow W$, $U \subseteq \text{Ker } L$, существует единственное отображение $\tilde{L} : V/U \rightarrow W : L = L \circ \pi_U$. При этом сюръективность \tilde{L} равносильна сюръективности L , а инъективность \tilde{L} — тому, что $\text{Ker } L = U$. То есть такая диаграмма коммутативна:

$$\begin{array}{ccc} V & \xrightarrow{L} & W \\ \pi_U \downarrow & \nearrow \tilde{L} & \\ V/U & & \end{array}$$

Доказательство. Пусть $\tilde{L}(x + U) = L(x)$. Эта формула задает линейное отображение и равносильна $L = \tilde{\pi}_U$. Следовательно, \tilde{L} существует и единственно.

π_U инъективно, следовательно, L сюръективно $\iff \tilde{L}$ сюръективно.

Отображение \tilde{L} инъективно $\iff \text{Ker } \tilde{L} = \{0_{V/U} + U\}$.

$$x + U \in \text{Ker } \tilde{L} \iff \tilde{L}(x + U) = 0 \iff L(x) = 0 \iff x \in \text{Ker } L.$$

□

Theorem 12 (о гомоморфизме). $L : V \rightarrow W$ — линейное отображение.

$$V/\text{Ker } L \cong \text{Im } L.$$

Доказательство. Возьмем $U = \text{Ker } L$ и заменим W на $\text{Im } L$. Далее применим утверждение ??.

□