

Линейные операторы и отображения

1. Линейное отображение

Пусть V и W - вект. пр-ва над полем F .

Опр. $f: V \rightarrow W$ - линейное отображение, если $f(\alpha x + \beta y) = \alpha f(x) + \beta f(y)$, $\forall x, y \in V, \forall \alpha, \beta \in F$

Ядро: $\ker f = \{x \in V \mid f(x) = 0\}$ - подпр-во в V

Образ: $\operatorname{Im} f = \{y \in W \mid \exists x \in V, f(x) = y\}$ - подпр-во в W .

Обозн: $\mathcal{L}(V, W)$ - мн-во всех линейных отображений $V \rightarrow W$

2. Задавание линейных отображений матрицами

Если функция линейна, то если мы знаем ее значения на базисных векторах, то мы знаем ее на любых векторах.

Пусть v_1, \dots, v_n - базис V ; w_1, \dots, w_m - базис W ; $f \in \mathcal{L}(V, W)$

Тогда $f(v_j) = a_{1j}w_1 + a_{2j}w_2 + \dots + a_{mj}w_m, j = 1, \dots, n. = \sum_{i=1}^m a_{ij}w_i$

Пусть $v = \sum_{j=1}^n x_j v_j$; $f(v) = \sum_{i=1}^m y_i w_i$.

Тогда $f(v) = \sum_{j=1}^n x_j f(v_j) = \sum_{j=1}^n x_j \sum_{i=1}^m a_{ij}w_i = \sum_{i=1}^m w_i \left(\sum_{j=1}^n x_j a_{ij} \right)$

Тогда из единственности разложения по базису w_1, \dots, w_m

$$y_i = \sum_{j=1}^n x_j a_{ij}, \text{ т.е. } \begin{pmatrix} y_1 \\ \vdots \\ y_m \end{pmatrix} = A_f \begin{pmatrix} x_1 \\ \vdots \\ x_n \end{pmatrix}, \text{ где } A_f = \begin{pmatrix} a_{11} & \dots & a_{1n} \\ \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{m1} & \dots & a_{mn} \end{pmatrix}$$

Опр. Матрица A_f называется матрицей отображения f в базисах v_1, \dots, v_n и w_1, \dots, w_m .

Теорема При фиксированных базисах V и W существует взаимно однозначное соответствие между линейными отображениями из $\mathcal{L}(V, W)$ и матрицами $m \times n$.

До-гво: Зададим отображение $\varphi: \mathcal{L}(V, W) \rightarrow$ матрица $m \times n$; $\varphi(f) = A_f$.

1) сюръективность: $\forall B = (b_{ij}) \exists f: V \rightarrow W \mid f(v_j) = \sum_{i=1}^m b_{ij}w_i$

(мы на принудительно переводим j -й базисный вектор в вектор y которого в W координаты - это j -й столбец матрицы. Это задает всю функцию целиком, т.н. она линейна.)

2) инъективность Если $A_f = A_g$, то $A_{f-g} = A_f - A_g = 0 \leftarrow$ такое отображение, которое все переводит в 0.

$\Rightarrow f - g = 0 \Rightarrow f = g$.

Опр. Если V и W конечномерны, то ранг или мн. отображения f назовем размерность образа f , т.е. $\operatorname{rank} f := \dim(\operatorname{Im} f)$

Теорема $\operatorname{rank} f = \operatorname{rank} A_f$.

До-гво: Пусть v_1, \dots, v_n - базис V . Тогда $\operatorname{Im} f = \langle f(v_1), \dots, f(v_n) \rangle$.

Если w_1, \dots, w_m - базис W , а A_f - матрица f в базисах v_1, \dots, v_n и w_1, \dots, w_m , то зависимость - независимость векторов $f(v_1), \dots, f(v_n)$ - это зависимость - независимость столбцов. \Rightarrow столбцы j_1, \dots, j_k матрицы A_f лн. независимы $\Leftrightarrow f(v_{j_1}), \dots, f(v_{j_k})$ лн. независимы (т.н. столбцы - это коорд. $f(v_j)$ в новом базисе. $\Rightarrow \operatorname{rank} A_f = \operatorname{rank} f = \dim(\operatorname{Im} f)$. \square

19.02.18. Лекция. Алгебра. Линейные операторы.

Теорема. Пусть $f: V \rightarrow W$ - л.н. отображение. Тогда $\dim \ker f + \dim \operatorname{Im} f = \dim V$.

Док-во. Пусть v_1, \dots, v_n - базис V , w_1, \dots, w_m - базис W , A_f - матрица f в этих базисах (т.е. j -я строка есть координаты $f(v_j)$, расположенные по базису w_1, \dots, w_m).

$$\text{Пусть } v = \sum_{j=1}^n x_j v_j; w = f(v) = \sum_{i=1}^m y_i w_i; Y = A_f X$$

То $\operatorname{rank} f = \dim(\operatorname{Im} f)$ - см. лемма 3.

Там же мы доказали, что $\operatorname{rank} f = \operatorname{rank} A_f$.

Обозначим $k = \operatorname{rk} A_f = \operatorname{rank} f = \dim(\operatorname{Im} f)$.

- $v \in \ker f \Leftrightarrow f(v) = 0 \Leftrightarrow X$ - решение системы $A_f X = 0$. Но размерность k -ва решения $= n - \operatorname{rk} A_f = n - k \Rightarrow \dim \ker f = n - k$.
- Но $\dim \operatorname{Im} f = \operatorname{rank} f = \operatorname{rk} A_f = k$.
- $\Rightarrow \dim V = n = (n - k) + k \Rightarrow$ верно. \square

Следствие 1 следующие условия эквивалентны:

- 1) f инъективно (т.е. разные v и u переходят в разные $f(v)$ и $f(u)$, т.е. никаким ненулевым вектор $u - v \neq 0$ не перейдет в 0, т.е. нигде еще $f(u - v) = 0 \Rightarrow u = v$).
- 2) $\ker f = 0$ (но то же самое, что и инъективно, т.е. если $f(u - v) = 0$, то $f(u - v) = f(u) - f(v) = 0 \Rightarrow f(u) = f(v) \Rightarrow u = v \Rightarrow u - v$ - нулевой).
- 3) $\operatorname{rank} f = \dim V$ (следует из формулы $\dim \ker f + \dim \operatorname{Im} f = \dim V$).

Следствие 2 Пусть $\dim U = \dim V$ и $f: U \rightarrow V$ - л.н. отображение.

Тогда $\ker f = 0 \Leftrightarrow \exists f^{-1}: V \rightarrow U$, причем f^{-1} тоже линейно.

Док-во: 1) \Rightarrow Если $f^{-1} \in L(V, U)$ и $x \in \ker f$,

$$\text{то } x = (f^{-1}f)(x) = f^{-1}(f(x)) = f^{-1}(0) = 0. \Rightarrow \ker f = 0.$$

2) \Rightarrow Пусть $\ker f = 0$. Тогда f инъективно (см. следствие 1), а

$\operatorname{Im} f = V$ (т.к. если $\dim \ker f = 0$, то по формуле $\dim \operatorname{Im} f = \dim U = \dim V$ (т.к. $\dim U = \dim V$ по условию). Но если $\operatorname{Im} f$ - подпр-во пр-ва V , причем $\dim \operatorname{Im} f$ и $\dim V$ одинаковы, то $\operatorname{Im} f = V$).

Но если $\operatorname{Im} f = V$, то f - сюръективно.

\Rightarrow в итоге f - биективно $\Rightarrow \exists f^{-1}: V \rightarrow U$.

Докажем, что f^{-1} - линейное.

Пусть $a, b \in V$; $a = f(x)$; $b = f(y)$; $x, y \in U$; $\alpha, \beta \in F$ - скаляры.

$$\Rightarrow x = f^{-1}(a); y = f^{-1}(b) \text{ - т.к. } \exists f^{-1}$$

$$\text{Тогда } f^{-1}(\alpha a + \beta b) = f^{-1}(\alpha f(x) + \beta f(y)) = (f^{-1}f)(\alpha x + \beta y) = \alpha x + \beta y = \alpha f^{-1}(a) + \beta f^{-1}(b). \Rightarrow f^{-1} \text{ линейно. } \square$$

(3) Линейные операторы.

Опр. Лин. оператор - это л.н. отображение пр-ва в себя.

Пусть $V = W$. Тогда $L(V) = L(V, V)$ - м-во л.н. операторов на V .

Если A, B - л.н. операторы на V , а $\alpha \in F$ - скаляр, то 1) 2) 3) - две л.н. оператора

1) $A+B$; $(A+B)(x) = A(x) + B(x)$

2) αA ; $(\alpha A)(x) = \alpha A(x)$

3) произведение (композиция) $A \circ B$: $AB(x) = A(B(x))$

$A(B(\alpha x + \beta y)) = A(\alpha B(x) + \beta B(y)) = \alpha A(B(x)) + \beta A(B(y)) = \alpha (AB)(x) + \beta (AB)(y)$

т.е. $L(V)$ - алгебра л.н. операторов, т.к.

(а) $L(V)$ - вект. пр-во над F (определена сумма и умножение на скаляр)

(б) $L(V)$ - кольцо (определены сложение и умножение операторов)

Другое обозначение: $L(V) = \text{Hom}(V, V)$ - гомоморфизмы из V в V .
(гомоморфизмы - л.н. отображение, сохраняющее сложение и умножение на скаляр)

Алгебра $L(V)$ изоморфна алгебре матриц $M_n(F)$, где $n = \dim V$.

(т.к. мы доказывали, что в фикс. базисах v_1, \dots, v_n и v_1, \dots, v_n

связаны между л.н. оп-р. $L(V)$ и матрицами $M_n(F)$ и что

т.к. $V=V$, то выберем базис v_1, \dots, v_n и получим то, что композиция будет сохранять структуру вект. пр-ва

4) матрица линейного оператора

Пусть V - вект. пр-во с базисом v_1, \dots, v_n (базис v_1, \dots, v_n не нужен, т.к. $V=V \rightarrow$ выберем тот же базис) и A - линейный оператор на пр-ве V .

Опр. A -матрица оператора A в базисе v_1, \dots, v_n , если

j -й столбец A составлен из координат вектора $A(v_j)$ в том же базисе v_1, \dots, v_n , т.е. $A(v_j) = \sum_{i=1}^n a_{ij} v_i$

Тогда, если $v = \sum_{j=1}^n x_j v_j$; $w = A(v) = \sum_{i=1}^n y_i v_i$, то $Y = AX$ (см. лекция 3)

5) Переход к другому базису. Знаю обязательно!

Лемма Пусть e_1, \dots, e_n и e'_1, \dots, e'_n - два базиса пр-ва V ;

$A \in L(V)$ - л.н. оператор на V ; C - матрица перехода из

базиса e_1, \dots, e_n в e'_1, \dots, e'_n . Пусть A - матрица A в базисе e_1, \dots, e_n ;

B - матрица A в базисе e'_1, \dots, e'_n . Тогда $B = C^{-1}AC$.

Доказ-во: $e'_j = \sum_{i=1}^n c_{ij} e_i$ - по опр. матрицы перехода C

Посчитаем $A(e'_j)$ двумя способами:

$$1) A(e'_j) = A\left(\sum_{i=1}^n c_{ij} e_i\right) = \sum_{i=1}^n c_{ij} A(e_i) = \sum_{i=1}^n c_{ij} \sum_{k=1}^n a_{ki} e_k = \sum_{k=1}^n \left(\sum_{i=1}^n a_{ki} c_{ij}\right) e_k$$

$$2) A(e'_j) = \sum_{i=1}^n b_{ij} e'_i = \sum_{i=1}^n b_{ij} \left(\sum_{k=1}^n c_{ki} e_k\right) = \sum_{k=1}^n \left(\sum_{i=1}^n c_{ki} b_{ij}\right) e_k$$

по равенству, по базису единственно.

$$\Rightarrow \sum_{i=1}^n a_{ki} c_{ij} = \sum_{i=1}^n c_{ki} b_{ij} \Rightarrow AC = CB \Rightarrow B = C^{-1}AC$$

Матрица перехода C обратима, т.к. она невырождена, т.к.

e'_1, \dots, e'_n - базис (см. выше лекция 8).

⑥ Определитель и след л.н. оператора

Опр. Пусть $A: V \rightarrow V$ - л.н. оператор; A - это матрица.

Определение: $\det A =: \det A$.

След: $\text{tr } A =: \text{tr } A$.

Предложение $\det A$ и $\text{tr } A$ не зависят от выбора базиса в V .

Доказ-во: 1) $\det(C^{-1}AC) = \det C^{-1} \cdot \det C \cdot \det A = \frac{1}{\det C} \cdot \det C \cdot \det A = \det A$.

2) Можно проверить, что $\text{tr}(PA) = \text{tr}(AP)$.

$\Rightarrow \text{tr}(C^{-1}AC) = \text{tr}(ACC^{-1}) = \text{tr } A$.

⑦ Критерий невырожденности

Опр. Оператор A - невырожденный, если $\det A \neq 0$.

A невырожд. $\Leftrightarrow \ker A = 0$ (т.е. ненулевой вектор $v \neq 0$ не переносит).

Но мы уже доказали, что $\ker A = 0 \Leftrightarrow \text{Im } A = V \Leftrightarrow \text{rk } A = \dim V$.

⑧ Инвариантные подпространства

Пусть A - л.н. оператор на V и $U \subseteq V$ - подпр-во.

Опр. U называется инвариантным подпр-вом для оператора A , если $A(u) \in U$ (т.е. $A(x) \in U \forall x \in U$).

Если мы хотим, чтобы вектор не уходил в инвариантное подпр-во для оператора A , то на его коэф. будут ограничения, а именно: пусть v_1, \dots, v_k - базис U . Дополним его до базиса v_1, \dots, v_n всего пр-ва V .

Тогда $\forall j = 1, \dots, k \quad A(v_j) = \sum_{i=1}^n a_{ij} v_i$, причем $a_{k+1,j} = \dots = a_{n,j} = 0$

(т.к. $A(v_j) \in U \Rightarrow$ выражается через первые k векторов, т.е. они базисные для U).

т.е. матрица оператора A в этом базисе имеет

$$\text{блочный вид: } A = \left(\begin{array}{c|c} B & C \\ \hline 0 & D \end{array} \right)_{(n-k) \times (n-k)}$$

Если $V = U \oplus W$ - прямая сумма и U, W инвариантны для оператора A , т.е. $A(U) \subseteq U$; $A(W) \subseteq W$, то \exists базис V , в котором матрица оператора A имеет блочно-диагональный вид:

$$A = \left(\begin{array}{c|c} A_1 & 0 \\ \hline 0 & A_2 \end{array} \right)^c \quad \left(\begin{array}{l} \text{первые } k \text{ векторов выражаются через себя} \\ \Rightarrow B=0; \text{ последние } (n-k) \text{ векторов} \\ \text{выражаются через себя} \Rightarrow C=0 \end{array} \right)$$

Обратно тоже верно. Если A в некотором базисе V матрица блочно-диагональная, то $V = U \oplus W$, где $U = \langle v_1, v_2, \dots, v_k \rangle$, $W = \langle v_{k+1}, \dots, v_n \rangle$.

⑨ Собственные вектора, собственные значения

англ.: eigenvector; eigenvalue.

Опр. Ненулевой вектор $v \neq 0$ - собственный вектор оператора A ,

если $A(v) = \lambda v, \lambda \in F$.

Число λ называют собственными значениями! вектора v ?

Свойство: $\langle v \rangle$ - инвар. подпр-во $\Leftrightarrow v$ - собств. вектор.

Теорема: Число λ является собств. значением оператора $A \in L(V) \Leftrightarrow \det(A - \lambda E) = 0$, где E - тождественный оператор на V , т.е. $E(x) = x \forall x \in V$, (и по совместности единичный элемент по умножению)

Доп-во: 1) \Leftrightarrow Пусть v - некоторый собств. вектор, v_1, \dots, v_n - некоторый базис V .

Если x - столбец координат v в basis , то $A(v) = \lambda v \Leftrightarrow Ax = \lambda x$ (где A - матрица A в basis).

\Rightarrow Если λ - собств. значение A , то $\det(A - \lambda E) = \det(A - \lambda E) = 0$.
(т.е. если $\det \neq 0$, то было бы только нулевое решение)

2) \Leftarrow Пусть $\det(A - \lambda E) = 0 \Leftrightarrow \det(A - \lambda E) = 0$.

Система ур-ий $Ax = \lambda x$ имеет нулевое решение (x_1, \dots, x_n)

(а она его имеет, т.к. $\det = 0 \Rightarrow$ решение нullo нет, нullo

реш. много, но нулевое решение есть \Rightarrow и ненулевое тоже)

\rightarrow вектор $v = \sum_{i=1}^n x_i e_i$ - собств. вектор с собств. знач. λ . \square

22.02.18. Лекция 18. Понятие оператора

Характеристический многочлен линейного оператора

① Пусть A - матрица оператора A в некотором базисе пр-ва V .
Опр. Многочлен от переменной t $\chi_A(t) = \det(tE - A)$ называется характеристическим многочленом A

Зам. $\chi_A(t)$ не зависит от выбора базиса.

Если A и B - матрица A в разных базисах, то $B = C^{-1}AC$

$$\Rightarrow \det(tE - B) = \det(tE - C^{-1}AC) = \det(C^{-1}(tE - A)C) = \det(tE - A)$$

Опр. $\lambda \in F$ - характеристический корень A , если $\chi_A(\lambda) = 0$.

Геометрическая и алгебраическая кратность корня

A - л.н. оператор на V ,

образим $V^\lambda = \{x \in V \mid A(x) = \lambda x\}$ - "подпр-во" собственных векторов с собственным значением λ (вообще подпр-во не является собственным вектором, но если его добавить, то будет такое подпр-во).

Очевидно, что V^λ - подпр-во (т.к. сумма $\in V^\lambda$ и скалярное умножение тоже $\in V^\lambda$)

Опр. $\dim V^\lambda$ - геометрическая кратность λ

Опр. Алгебраическая кратность корня λ - кратность корня λ в $\chi_A(t)$

Лемма $\dim V^\lambda = n - r$, где $n = \dim V$; $r = \text{rank}(A - \lambda E)$

Доказ-во. Пусть A - матрица A в каком-то базисе, а x - столбец координат вектора x (в некотором базисе).

Тогда $x \in V^\lambda \Leftrightarrow (A - \lambda E)x = 0$, т.е. V^λ - это пр-во решений системы $(A - \lambda E)x = 0$. Но $\dim(\text{пр-во решений}) = n - \text{rk}(A - \lambda E) = n - r$. \square

Теорема Геометрическая кратность корня λ не превосходит алгебраическую кратность.

Доказ-во. Выберем в V^λ базис e_1, \dots, e_k и дополним его до базиса e_1, \dots, e_n всего пр-ва V .

Тогда матрица A в этом базисе имеет вид $A = \begin{pmatrix} \lambda & 0 & B \\ 0 & \lambda & C \\ 0 & 0 & D \end{pmatrix}$

(в углу 0 - т.к. V^λ - инвариантное пр-во - см. лекция 4, $\begin{pmatrix} \lambda & 0 \\ 0 & \lambda \end{pmatrix}$ - т.к. $A(e_i) = \lambda e_i \Rightarrow$ координаты $A(e_1) = \begin{pmatrix} \lambda \\ 0 \end{pmatrix}$; $A(e_2) = \begin{pmatrix} 0 \\ \lambda \end{pmatrix}$ и т.д.)

$$\Rightarrow \det(tE - A) = \det \begin{pmatrix} (t-\lambda)E_1 & -B \\ 0 & tE_2 - C \end{pmatrix} = (t-\lambda)^k \cdot g(t), \text{ где } g(t) = \det(tE_2 - C)$$

(E_1 и E_2 - единичные матрицы $k \times k$ и $(n-k) \times (n-k)$).

Следовательно, алгебраическая кратность λ не меньше k , а $k = \dim V^\lambda$. \square