Дисклеймер.

Автор не несет ответственности за любой ущерб, причиненный Вам при использовании данного документа. Автор напоминает, что данный документ может содержать ошибки и опечатки, недостоверную и/или непроверенную информацию. Если Вы желаете помочь в развитии проекта или сообщить об ошибке/опечатке/неточности:

GitHub проекта

Автор в ВК

Содержание

1	Матрица перехода от одного базиса к другому. Замена координат и изменение матрицы оператора	4
2	Теорема о размерности ядра и образа	5
3	Внешняя и внутренняя сумма пространств, изоморфизм между ними	5
4	Теорема о размерности суммы и пересечения	5
5	PDQ-разложение. Равенство строчного и столбцового ранга	6
6	Разложение Гаусса	7
7	Билинейные формы и их матрицы. Изменение матрицы при замене координат.	7
8	Симметричные и антисимметричные билинейные формы, симметризация. Квадратичные формы, поляризация	8
9	Невырожденные формы. Разложение пространства в прямую сумму	8
10	Диагонализация матрицы квадратичной формы	9
11	Четность перестановки	9
12	Формула для полилинейной формы в координатах. Формы объема	10
13	Определитель матрицы — форма объема	11
14	Определитель линейного оператора	11
15	Определитель транспонированной матрицы. Определитель произведения	12
16	Определитель блочно-диагональной матрицы	12
17	Разложение определителя по строке/столбцу. Произведение элементов строки на алгебраические дополнения другой строки	13
18	Формула для обратной матрицы, формула Крамера	13
19	Минорный ранг матрицы	14
20	Собственные числа и векторы. Характеристический многочлен. Линейная независимость собственных векторов.	14
2 1	Критерий диагонализуемости оператора	15
22	Жорданова форма. Теорема Гамильтона-Кэли	16
23	Универсальное свойство многочленов. Минимальный многочлен	16
24	Корневые подпространства, жордановы цепочки	17
25	Евклидовы и эрмитовы пространства. Матрица Грама	19

26	Неравенство КБШ и неравенство треугольника	19
27	Ортогонализация Грама-Шмидта	20
2 8	QR-разложение. Классификация евклидовых/эрмитовых пространств.	20
29	Ортогональное дополнение. Ортогональная проекция	21
30	Расстояние от точки до подпространства. Геометрическая интерпретация метода наименьших квадратов	22
31	Координаты в ортогональном базисе. Равенство Парсеваля и неравенство Бесселя	22
32	Закон инерции квадратичных форм. Сигнатура квадратичной формы	23
33	Критерий Сильвестра	24
34	Самосопряженные унитарные операторы в эрмитовом пространстве, их собственных чисел и собственных векторов	25
35	Нормальные операторы и их диагонализация	25

1 Матрица перехода от одного базиса к другому. Замена координат и изменение матрицы оператора

 $GL_{n}(M)$ — множество обратимых квадратных матриц размера n над полем F.

Теорема. $M_n(F)$ — множество квадратных матриц является кольцом с единицей.

Доказательство. Проверяется непосредственно.

Лемма. $A \in GL_n(F), \ v = (v_1, ..., v_n) \in V \times ... \times V.$

- 1) Eсли линейно независимо v, то vA также линейно независимо.
- 2) v- система образующих $\Leftrightarrow vA$ система образующих.
- 3) $v 6asuc \Leftrightarrow vA 6asuc$.

Доказательство.

- 1) Если v линейно независимо, то $(vA)b = 0 \Leftrightarrow v(Ab) = 0 \Leftrightarrow Ab = 0 \Leftrightarrow A^{-1}Ab = 0 \Leftrightarrow b = 0$.
- 2) Если v система образующих, то $\forall x \in V \ \exists b \in F^n$, такое, что $x = vb = (vA)(A^{-1}b) \in \langle vA \rangle$, то есть vA система образующих.
 - 3) Очевидно следует из 1-2.

Обратное доказательство строится на основании того, что $v = (vA)A^{-1}$. Переобозначив vA = v и $vA = vAA^{-1}$, проделаем те же действия.

Лемма. Пусть v, w — базисы конечномерного пространства V, тогда существует $C \in GL_n(F)$, такое, что w = vC.

Доказательство. $w_1 = v \cdot (w_1)_v$, где $(w_1)_v$ — столбец координат базисного вектора w_1 в базисе v. (Логично умножив столбец цифр на кортеж векторов получим сумму базисных векторов — вектор). Так же представим $(w_2, ..., w_n)$. Тогда

$$(w_1, ..., w_n) = v \cdot ((w_1)_v, ..., (w_n)_v) = v \cdot C$$

где $C \in M_n(F)$. Докажем, что она обратима: аналогично предыдущему существует C', такая, что v = wC'. Отсюда $w = wE = vC = wCC' \Rightarrow CC' = E \Rightarrow C' = C^{-1}$. Обратное аналогично.

Определение. Матрица C из предыдущего доказательства называется матрицей перехода $C_{v \to w}$.

Теорема. Пусть $v=(v_1,...v_n)$ — базис V. Набор $w=(w_1,...,w_n)$ будет базисом $\Leftrightarrow \exists C \in GL_n(F),$ такая, что w=vC.

Доказательство. Если $\exists C \in GL_n(F)$, то w — базис, согласно первой лемме. Если же w — базис, то по лемме $2 \ \exists C_{v \to w}$.

Теорема. $v, w - \delta a s u c w V, x \in V, L : V \to V.$ Тогда $C_{v \to w} x_w = x_v u L_v = C_{v \to w} L_w C_{w \to v}.$

Доказательство.

- 1) $x = wx_w = vx_v$. $w = vC_{v\to w} \Rightarrow x = vC_{v\to w}x_w \Rightarrow vx_v = vC_{v\to w}x_w \Rightarrow x_v = C_{v\to w}x_w$.
- 2) $L(x)_v = L_v x_v = L_v C_{v \to w}$, аналогично $L(x)_v = C_{v \to w} L(x)_w = C_{v \to w} L_w x_w$. Вычитаем: $(L_v C_{v \to w} C_{v \to w} L_w) x = 0 \Rightarrow L_v C_{v \to w} = C_{v \to w} L_w \Rightarrow L_v = C_{v \to w} L_w C_{v \to w}^{-1} \Rightarrow L_v = C_{v \to w} L_w C_{w \to v}$.

2 Теорема о размерности ядра и образа

Теорема. $L: U \to V$, dim ker $L + \dim ImL = \dim U$.

Доказательство. Пусть $w=(u_1,...,u_k)$ — базис $\ker L$, а $u=(u_1,...,u_k,...,u_n)$ — базис U. Докажем, что $\dim Im L=n-k$.

Система образующих: $\forall x \in ImL \; \exists y \in U$, такой, что

$$x = L(y) = L(\sum_{i=1}^{n} u_i \alpha_i) = \sum_{i=1}^{n} L(u_i) \alpha_i = \sum_{i=k+1}^{n} L(u_i) \alpha_i \Rightarrow (L(u_{k+1}), ..., L(u_n))$$

— система образующих.

Линейная независимость:

$$\sum_{i=k+1}^n L(u_i)\beta_i = 0 \Leftrightarrow L\left(\sum_{i=k+1}^n u_i\beta_i\right) = \sum_{i=k+1}^n u_i\beta_i \in \ker L \Leftrightarrow \exists \gamma_j \in F: \ \sum_{i=k+1}^n u_i\beta_i - \sum_{j=1}^k u_j\gamma_j = 0 \Rightarrow \beta_i = \gamma_j = 0$$

3 Внешняя и внутренняя сумма пространств, изоморфизм между ними

Определение. V — прямая внутренняя сумма U и W, если $\forall v \in V \; \exists ! u, w$, такой, что $v = u + w, \; u \in U, \; w \in W.$

Определение. U, V — векторные пространства. Внешняя прямая сумма этих пространств — их декартово произведение с покомпонентными операциями: $U \bigoplus V = \{(u,v)|u \in U, v \in V\}$.

Определение. $W = U \bigoplus V \Leftrightarrow U \cap V = \{0\}, \ U + V = W.$

Лемма. $\forall U \leq W \ \exists V \leq W, \ makee, \ umo \ W = U \bigoplus V.$

Доказательство. f — базис U, дополним его набором векторов g до базиса W. Примем $V = \langle g \rangle$. Тогда $U \cap V = \{0\}$ и U + V = W, что эквивалентно $W = U \bigoplus V$.

Теорема. Пусть $U \leq W$ и $V \leq W$, при этом верно, что $U \cap V = \{0\}$ и U + V = W. Тогда $W \cong U + V$.

Доказательство. Строим изоморфизм $(u,v) \longmapsto u+v$. Лучше забыть об этой теореме. \square

4 Теорема о размерности суммы и пересечения

Теорема. $U, V \leq W$, $mor\partial a \dim(U+V) + \dim(U\cap V) = \dim(U) + \dim(V)$.

Доказательство. $w = (w_1, ..., w_k)$ — базис $U \cap V$. Дополняем его до:

 $w + u = (w_1, ..., w_k, u_1, ..., u_m)$ — базис U.

 $w + v = (w_1, ..., w_k, v_1, ..., v_n)$ — базис V.

Докажем, что $\dim(U+V)=k+m+n$.

Для этого докажем, что $w \cup v \cup u$ — базис U+V. Пусть $x \in U, \ y \in V$, тогда $x+y \in U+V$. Тогда $\exists a,c \in F^k,b \in F^m,d \in F^n$, такие, что $x+y=(wa+ub)+(wc+vd)=w(a+c)+ub+vd \Rightarrow w \cup v \cup u$ система образующих.

Пусть $\exists f \in F^k, g \in F^m, h \in F^n$, такие, что wf + ug + vh = 0, тогда $\underbrace{vh}_{\in V} = \underbrace{-(ug + wf)}_{\in U}$, то есть

 $v \in V \cap U$, тогда $\exists l \in F^k$, такой, что $vh = lw \Rightarrow l = 0, h = 0$, все остальное тоже 0.

5 PDQ-разложение. Равенство строчного и столбцового ранга

Определение. Ранг набора векторов $(v_1, ..., v_n) = \dim \langle v_1, ..., v_n \rangle$.

Определение. Ранг линейного оператора — $L = \dim(ImL)$.

Определение. Столбцовый/строчный ранг матрицы — ранг набора её строк/столбцов.

Замечание. Столбцовый ранг оператора не зависит от выбора базиса.

Доказательство. $L:V_f\to V_g.$ $L_{f,g}=(L(f_1)_g,...,L(f_n)_g),$ тогда $\operatorname{rk} L=\operatorname{rk}(L(f_1),...,L(f_n))=\operatorname{rk}(L(f_1)_g,...,L(f_n)_g)$ \square

Лемма. $A \in M_{m,n}(F), B \in GL_m(F), C \in GL_n(F).$ Тогда $\operatorname{rk} A = \operatorname{rk}(BAC).$

 \square оказательство. $L: F^n \to F^m$, такие, что $L_{e^{(n)},e^{(m)}} = A$, где $e^{(n)},e^{(m)}$ — стандартные базисы.

$$L_{f,g} = BAC = C_{g \rightarrow e^{(m)}} L_{e^{(n)}e^{(m)}} C_{e^{(n)} \rightarrow f}$$

где f,g — другие базисы F^n,F^m соответственно. Отсюда $f=e^{(n)}C\Rightarrow C_{e^{(n)}\to f}=C.$ $g=e^{(m)}B^{-1}\Rightarrow B=C_{g\to e^{(m)}}$

 $\operatorname{rk} BAC = \operatorname{rk} A = \operatorname{rk} L_{e^{(n)}e^{(m)}} = \operatorname{rk} L_{f,g} = \operatorname{rk} L.$

Если матрица B обратима, то и транспонированная матрица обратима: $(BB^{-1})^T = E^T \Leftrightarrow (B^{-1})^T \cdot B^T = E \Rightarrow (B^T)^{-1} = (B^{-1})^T$.

 $\operatorname{crk} A^T = \operatorname{rrk} A$ (столбцовый ранг транспонированной матрицы равен строчному рангу обычной матрицы). При этом, $\operatorname{rrk} (C^T A^T B^T) = \operatorname{rrk} (BAC)$.

Теорема. (PDQ-разложение). $\forall A \in M_{m,n}(F) \ \exists P \in GL_m(F), \ Q \in GL_n(F), \ D = \begin{pmatrix} E & 0 \\ 0 & 0 \end{pmatrix} \in M_{m,n}(F),$ такие, что A = PDQ. При этом размер этой матрицы E равен и столбцовому, и строчному рангам матрицы A.

Доказательство. $A = PDQ \Leftrightarrow P^{-1}AQ^{-1} = D$.

Пусть $\operatorname{crk} A = k$, $\operatorname{rrk} A = h$. Столбцы A — система образующих в своей линейной оболочке, следовательно, существует базис из k столбцов матрицы A. Переставляя столбцы, что соответствует умножению на обратимую матрицу-перестановку, передвинем эти k столбцов на первые места. Так как остальные столбцы A линейно зависимы, мы можем получить на их месте нули, используя преобразование Гаусса. Проделав те же преобразования со строками, получим матрицу вида

$$A = \left(\begin{array}{cc} X & 0 \\ 0 & 0 \end{array}\right)$$

где $X \in M_{n,k}(F)$, причем её строки и столбцы линейно независимы.

Заметим, что h — размерность подпространства строк длины k меньше, либо равна k, k — размерность подпространства столбцов высоты h меньше либо равна h, таким образом, k = h.

Набор столбцов является базисом, следовательно, X — матрица перехода от стандартного базиса к базису пространства F^k , следовательно, X обратима.

Умножая A слева на $P^{-1}=\begin{pmatrix} X^{-1} & 0 \\ 0 & E \end{pmatrix}\in GL_m(F)$, а справа на $Q^{-1}=$ произведению всех матриц преобразований, получим A=PDQ.

6 Разложение Гаусса

Теорема. Любая матрица $A \in GL_n(F)$ может быть представлена в виде A = PLU, где P -матрица-перестановка, L -нижнетреугольная и U -верхнетреугольная.

Доказательство. Первые k столбцов матрицы A линейно независимы и образуют подматрицу в A. k подматрицы k.

По индукции подберем такую матрицу-перестановку, что в $P^{(k)}A$ первые k диагональных подматриц будут обратимы.

База: k=1: $A\in GL_n(F)$, тогда в A нет нулевого столбца, следовательно, $\exists a_{m1}\neq 0$. Тогда $P^{(1)}=(1\ m)$. ИП: Пусть в матрице $P^{(k-1)}A$ все диагональные матрицы до k-1 обратимы. Тогда мы можем дополнить линейно независимые строки этой матрицы еще одной строкой l, которая не лежит в их линейной оболочке. Тогда $P^{(k)}=QP^{(k-1)}$, где Q — матрица-перестановка, соответствующая перестановке (l,k).

Теперь положим $P^{(n)} = P'$. При помощи преобразования Гаусса, которое соответствует умножению на нижнетреугольную матрицу, получим нули под главной диагональю.

Умножая на нижнетреугольную L' получим верхнетреугольную U, такую, что L'P'A=U, отсюда $A=P'^{-1}L'^{-1}U=PLU$. \square

7 Билинейные формы и их матрицы. Изменение матрицы при замене координат.

Определение. Билинейное отображение — отображение декартова произведения $B: V \times V \to W,$ которое удовлетворяет условиям:

- 1) $B(u_1 + u_2, v) = B(u_1, v) + B(u_2, v)$
- 2) $B(u, v_1 + v_2) = B(u, v_1) + B(u, v_2)$
- 3) $B(\alpha u, v) = B(u, \alpha v) = \alpha B(u, v)$.

Определение. $B: V \times V \to F$ — билинейная форма, если она линейна по каждому аргументу.

Теорема. $\forall B \in BL(V)$ и базиса v пространства V существует матрица B_f , такая, что $\forall x, y \in V$ верно $B(x,y) = x_f^T B_f y_f$. При этом $B_g = C_{f \to g}^T B_f C_{f \to g}$.

Доказательство.

$$B(x,y) = B\left(\sum_{i} f_{i}\alpha_{i}, \sum_{j} f_{j}\beta_{j}\right) = \sum_{i} \sum_{j} \alpha_{i}B(f_{i}, f_{j})\beta_{j} =$$

$$= (\alpha_{1}, ..., \alpha_{n}) \begin{pmatrix} B(f_{1}, f_{1}) & ... & B(f_{1}, f_{n}) \\ \vdots & & \vdots \\ B(f_{n}, f_{1}) & ... & B(f_{n}, f_{n}) \end{pmatrix} \begin{pmatrix} \beta_{1} \\ \vdots \\ \beta_{n} \end{pmatrix} = x_{f}^{T}B_{f}y_{f}$$

Откуда по лемме из 1 билета $x_f = C_{f \to g} x_g, \ y_f = C_{f \to g} y_g.$ Откуда

$$B(x,y) = x^T C_{f\to g}^T B_f C_{f\to g} y_g = x_g^T B_g y_g$$

8 Симметричные и антисимметричные билинейные формы, симметризация. Квадратичные формы, поляризация

Определение. Форма $B: V \times V \to F$ называется симметричной, если B(x,y) = B(y,x) и антисимметричной, если B(x,y) = -B(y,x).

Лемма. Симметризация:

- 1) Множество билинейных форм векторное пространство с поточечными операциями, обозначим его BL(V).
 - 2) Множество симметричных и антисимметричных форм подпространства, обозначим $BL^s(V)$, BL
 - 3) char $F \neq 2$. Тогда $BL(V) = BL^s(V) \bigoplus BL^a(V)$.

Доказательство. 1,2 — очевидно.

3) Проверим, пересекаются ли они: $B(x,y)=B(y,x)=-B(y,x)\Rightarrow 2B(y,x)=0\Rightarrow B(y,x)=0\Rightarrow B=0.$

Обозначим $B^s(x,y) = \frac{1}{2}(B(x,y) + B(y,x)), \ B^a(x,y) = \frac{1}{2}(B(x,y) - B(y,x)),$ тогда $B^s + B^a = \frac{1}{2}(2B(x,y)) = B(x,y).$

Определение. $B^s = \frac{1}{2}(B(x,y) + B(y,x))$ — симметризация билинейной формы.

Определение. $Q: V \to F$ называется квадратичной формой, если $\exists B \in BL(V): \ Q(x) = B(x,x)$.

Теорема. Поляризация:

 $char F \neq 2$.

$$Q(x) = B(x,x)$$
, тогда $B^{s}(x,y) = \frac{1}{2}(Q(x+y) + Q(x) + Q(y))$ и $Q(x) = B^{s}(x,x)$.

Доказательство.

$$Q(x+y) - Q(x) - Q(y) = B(x+y, x+y) - B(x, x) - B(y, y) = B(x, y) + B(y, x) = B^{s}(x, y) + B^{a}(x, y) + B^{a}(y, x) + B^{a}(y, x) = 2B^{s}(x, y)$$

Откуда

$$B^{s}(x,x) = \frac{1}{2}(Q(2x) - 2Q(x)) = \frac{1}{2}(B^{s}(x,y)) = Q(x)$$

Определение. Матрица квадратичной формы — матрица ассоциированной с ней симметричной билинейной формы.

9 Невырожденные формы. Разложение пространства в прямую сумму

Определение. $x \perp_B y$, если B(x,y) = 0

Определение. Ортогональное дополнение $V_0 = \{x \in V | B(x,y) = 0 \ \forall y \in V \}.$

Определение. Квадратичная или билинейная форма невырождена, если $V_0 = \{0\}$.

Лемма. $V = V_0 \bigoplus U$. B - cимметричная билинейная форма. Тогда U невырождено относительно B.

Доказательство. Пусть $u \in U$ и $\exists w \in U$, такое, что B(u,w) = 0. Любой вектор из $V: v = x + w, \ x \in V_0, \ w \in U$. Тогда B(u,v) = B(u,x) + B(u,w) = 0 + 0 = 0, откуда u = 0, а $u \in V_0 \cap U = \{0\}$, то есть U невырождено.

Факт. $(f_1,...,f_n)$ — базис V. Если $(f_1...,f_k)$ — базис V_0 , то $(f_{k+1},...,f_n)$ — базис U. Матрица билинейной формы имеет вид

$$B = \begin{pmatrix} B(f_1, f_1) & & \\ & \dots & \\ & & B(f_n, f_n) \end{pmatrix}$$

и матрица сужения примет вид

$$B_f = \left(\begin{array}{cccc} 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & / & / \\ 0 & 0 & / & / \\ 0 & 0 & / & / \end{array}\right)$$

10 Диагонализация матрицы квадратичной формы

Лемма. Q — невырожденная квадратичная форма на V. Тогда $\exists v \in V: \ Q(v) \neq 0$.

Доказательство. Берем произвольный вектор $u,\ Q(u)=0,\$ тогда берем $v,\$ чтобы $B(u,v)\neq 0,\$ если $Q(v)=0,\$ то положим x=u+v и $Q(x)=Q(u+v)=B(v,v)+2B^s(v,u)+B(u,u),\$ где $B^s(v,u)\neq 0\Rightarrow Q(x)\neq 0.$

Теорема. Для любой квадратичной формы существует базис, в котором она диагональна.

Доказательство. Найдём базис, ортогональный относительно B, в нем матрица квадратичной формы будет диагональна.

Так как $V = V_0 \bigoplus U$ по лемме из предыдущего билета, то требуется найти B-ортогональный базис U.

Индукцией по $n=\dim U.$ n=1 — все очевидно.

 $n>1 \Rightarrow \exists g_1 \neq 0$ по предыдущей лемме. Тогда дополним его до базиса $U:g=(g_1,...,g_n)$. Примем

$$h_k = g_k - \frac{B(g_k, g_1)}{Q(g_1)} g_1$$

Тогда $B(h_k,g_1)=B(g_k-\frac{B(g_k,g_1)}{B(g_1,g_1)}g_1,g_1)=B(g_k,g_1)-\frac{B(g_k,g_1)}{B(g_1,g_1)}(g_1,g_1)=0$, то есть g_1 ортогонален любому h_k , а значит, и всему пространству $W=\langle h_2,...,h_n\rangle$, в котором по ИП существует ортогональный базис. Положим $f_1=g_1$ и в U существует ортогональный базис.

11 Четность перестановки

Определение. $\sigma \in S_m$, где S_m — множество перестановок из m элементов.

Определение. Инверсия в σ — пара $(i\ j)$, такая, что $i < j,\ \sigma(i) > \sigma(j)$

Лемма. Любая перестановка раскладывается в произведение транспозиций вида $(i \ i+1)$.

 $\ensuremath{\mathcal{A}\!\mathit{okaзameльcmbo}}$. Индукция по числу инверсий n.

При n = 0 доказывать нечего.

При n > 0: $\exists i : \sigma(i) > \sigma(i+1)$. Тогда количество инверсий в $\tau = \sigma(i \ i+1)$ на 1 меньше, чем в σ . Отсюда $\sigma = \tau(i \ i+1)$, а в τ выполняется ИП.

Лемма. При умножении перестановки на транспозицию $(i \ i+1)$ четность перестановки меняется.

Доказательство. Очевидно.

Теорема. $\varepsilon: S_m \to \mathbb{Z}_2$ — гомоморфизм групп.

Доказательство. $\varepsilon(\sigma)=k \mod 2,\ \varepsilon(\tau)=l \mod 2,$ где k,l — число транспозиций. Тогда $\varepsilon(\sigma\cdot\tau)=k \mod 2+l \mod 2.$

12 Формула для полилинейной формы в координатах. Формы объема

Определение. $f: V \times ... \times V \to F$ — полилинейная форма, если она линейна по каждому аргументу.

Определение. $f: X \times X \to F, f$ — антисимметричная, если $\forall x, y \in F$:

- 1) f(x,y) = -f(y,x)
- 2) f(x,x) = 0

Лемма. *Ecлu* char $F \neq 2$, *mo*

$$f(x,y) = -f(y,x) \Rightarrow f(x,x) = 0.$$

f — билинейная форма, V — векторное пространство, тогда $f(x,x)=0 \Rightarrow f(x,y)=-f(y,x)$.

Доказательство.
$$f(x,x) = -f(x,x) \Rightarrow 2f(x,x) = 0 \Rightarrow f(x,x) = 0$$
.
Обратно: $0 = f(x+y,x+y) = f(x,y) + f(y,x) \Rightarrow f(x,y) = -f(y,x)$.

Лемма. Если f полилинейна и антисимметрична, то

- 1) f(..., v, ..., u, ...) = -f(..., u, ..., v, ...);
- 2) $f(..., v, ..., u, ...) = f(..., v, ..., u + \lambda v, ...)$.

Доказательство.
$$f(..., v, ..., u, ...) + f(..., u, ..., v, ...) = f(..., v + u, ..., u + v, ...).$$

$$f(..., v, ..., u + \lambda v, ...) = f(..., v, ..., u, ...) + \underbrace{\lambda f(..., v, ..., v, ...)}_{=0} = f(..., v, ..., u, ...)$$

Лемма. $f: V \times ... \times V \to F$ — полилинейная антисимметричная форма, $(v_1, ..., v_n)$ — базис пространства $V, x_1, ..., x_n \in V \times ... \times V$, $A = ((x_1)_v, ..., (x_n)_v)$. Тогда

$$f(x_1, ..., x_n) = f(v_1, ..., v_n) \sum_{\sigma \in S_n} (-1)^{\varepsilon(\sigma)} \prod_{i=1}^n a_{\sigma(i)i}$$

Доказательство.

$$f(x_1, ..., x_n) = \left(\sum_{i_1=1}^n v_{i_1} a_{i_1 1}, ..., \sum_{i_n=1}^n v_{i_n} a_{i_n n}\right) = \sum_{i_1=1}^n ... \sum_{i_n=1}^n f(v_{i_1}, ..., v_{i_n}) a_{i_1 1} \cdot ... \cdot a_{i_m m}$$

Так как f антисимметрична, то все слагаемые, у которых $i_r = i_s$ равны нулю. Ведем суммирование по всем наборам различных индексов. $\sigma(k) = i_k$, отсюда σ — перестановка. Тогда

$$f(x_1, ..., x_n) = \sum_{\sigma \in S_n} f(v_{\sigma(1)}, ..., v_{\sigma(n)}) a_{\sigma(1)1} \cdot ... \cdot a_{\sigma(n)n} = \sum_{\sigma \in S_n} (-1)^{\varepsilon(\sigma)} f(v_1, ..., v_n) a_{\sigma(1)1} \cdot ... \cdot a_{\sigma(n)n}$$

$$= f(v_1, ..., v_n) \sum_{\sigma \in S_n} (-1)^{\varepsilon(\sigma)} \prod_{i=1}^n a_{\sigma(i)i}$$

Определение. Ненулевая антисимметричная n-линейная форма на n-мерном векторном пространстве называется формой объема.

13 Определитель матрицы — форма объема

Определение. Если $A \in M_n(R)$, где R — коммутативное кольцо, то

$$\det A = \sum_{\sigma \in S_n} (-1)^{\varepsilon(\sigma)} \prod_{i=1}^n a_{\sigma(i)i}$$

 Π емма. \det — полилинейная антисимметричная форма объема столбцов матрицы.

Доказательство. Полилинейность:

$$a_{*k} = b + c, \ b, c \in F^n$$

$$\det A = \sum_{\sigma \in S_n} (-1)^{\varepsilon(\sigma)} \prod_{i \neq k}^n a_{\sigma(i)i} \cdot (b_{\sigma(k)k} + c_{\sigma(k)k}) =$$

$$\sum_{\sigma \in S_n} (-1)^{\varepsilon(\sigma)} \prod_{i \neq k}^n a_{\sigma(i)i} \cdot b_{\sigma(k)k} + \sum_{\sigma \in S_n} (-1)^{\varepsilon(\sigma)} \prod_{i \neq k}^n a_{\sigma(i)i} \cdot c_{\sigma(k)k} = \det(a_{*1}, ..., a_{*k-1}, b, a_{*k+1}, ..., a_{*n}) +$$

$$\det(a_{*1}, ..., a_{*k-1}, c, a_{*k+1}, ..., a_{*n})$$

Антисимметричность:

A — множество четных перестановок. Фиксируем $i \neq j$ и цикл. перестановку $\tau = (i \ j)$. Тогда $S_n = A_n \mid |\tau A_n|$. Пусть $a_{*i} = a_{*j}$, тогда

$$\det A = \sum_{\sigma \in A_n} \prod_{k=1}^n a_{\sigma(i)i} + (-1)^1 \sum_{\sigma \in A_n \tau} \prod_{k=1}^n a_{\sigma\tau(i)} = \sum_{\sigma \in A_n} \left(\prod_{k=1}^n a_{\sigma(k)k} - \underbrace{\prod_{k \neq i,j}^n a_{\sigma(k)k} \cdot \underbrace{a_{\sigma(j)i}}_{=a_{\sigma(i)i}} \underbrace{a_{\sigma(i)j}}_{=a_{\sigma(j)j}} \underbrace{a_{\sigma(i)j}}_{=\prod_{k=1}^n a_{\sigma(k)k}} \right) = 0$$

14 Определитель линейного оператора

Лемма. $f(x_1,...,x_n) = f(v_1,...,v_n) \det A, x_1,...,x_n \in V \times ... \times V, A = ((x_1)_v,...,(x_n)_v).$

Доказательство. Следует из предыдущих двух билетов.

Лемма. $f - \phi$ орма объема на V.

1) Набор векторов $v=(v_1,...,v_n)$ — базис, тогда и только тогда, когда $f(v_1,...,v_n)\det A\neq 0$.

- 2) Если и и v базисы пространства V, то $f(u) = f(v)C_{v \to u}$.
- 3) $\det A \neq 0 \Leftrightarrow \operatorname{rk} A = n$.

Доказательство.

- 1) Если v базис, то $\exists x_1,...,x_n \in V \times ... \times V$, такое, что $f(x_1,...,x_n) \neq 0$. Тогда $f(x_1,...,x_n) = f(v_1,...,v_n) \det A \neq 0$, $\det A \neq 0 \Rightarrow f(v_1,...,v_n) \neq 0$. Обратно: пусть v не базис, тогда $v_j = \sum_{i\neq j}^n \alpha_i v_i$, тогда в $f(...,v,...,u,...) = f(...,v,...,u+\lambda v,...)$ заменим v_j на $v_j \sum_{i\neq j}^n \alpha_i v_i = 0$, тогда $f(v_1,...,v_n) = f(...,0,...,) = 0$, противоречие.
 - 2) $f(u) = f(v) \det((u_1)_v, ..., (u_n)_v) \Leftrightarrow f(u) = f(v) \det C_{v \to u}$.
- 3) $\operatorname{rk} A = n$, т.к. её столбцы базис в F^n , \det полилинейная форма столбцов, по 1 пункту $\det A \neq 0$. Обратно: $\det A \neq 0 \Rightarrow$ её столбцы базис, следовательно, $\operatorname{rk} A = n$.

Лемма. $L: V \to V$ — линейный оператор, f — форма объема на V, v — базис.

- 1) $f_L: V \times ... \times V \to F$, $f_L(x_1, ..., x_n) = f(L(x_1), ..., L(x_n))$ является формой объема или тождественно равна нулю.
- ственно равна нулю. 2) $\frac{f_L(v_1,\dots,v_n)}{f(v_1,\dots,v_n)}=\det L\ u$ не зависит от $f\ u\ v$.

Доказательство. 1)

Полилинейность: $f_L(\alpha a + b, ...) = f(L(\alpha a + b), ...) = f(L(\alpha a) + L(b), ...) = \alpha f(L(a), ...) + f(L(b), ...);$ Антисимметричность: $f_L(v, ..., v, ...) = f(L(v), ..., L(v), ...) = 0.$

2) $f(v_1,...,v_n) \neq 0$, то есть частное всегда имеет смысл. Если $(u_1,...,u_n)$ — другой базис V, то по второй лемме:

$$\frac{f_L(u_1, ..., u_n)}{f(u_1, ..., u_n)} = \frac{f_L(v_1, ..., v_n)C_{v \to u}}{f(v_1, ..., v_n)C_{v \to u}} = \frac{f_L(v_1, ..., v_n)}{f(v_1, ..., v_n)}$$

Если g — другая форма объема, то $g_L(v_1,...,v_n)=g(L(v_1),...,L(v_n))=g(v_1,...,v_n)\det L_v$.

15 Определитель транспонированной матрицы. Определитель произведения

Лемма. $L_1, L_2 - \lambda u$ нейный оператор на V. $\det(L_1 \circ L_2)_v = \det(L_1)_v \cdot \det(L_2)_v$.

Доказательство.

$$\det L_1 = \frac{f(L_1(v_1), ..., L_1(v_n))}{f(v_1, ..., v_n)};$$

$$\det L_2 = \frac{f_{L_1}(L_2(v_1), ..., L_2(v_n))}{f_{L_1}(v_1, ..., v_n)} = \frac{f(L_1 \circ L_2(v_1), ..., L_1 \circ L_2(v_n))}{f(L_1(v_1), ..., L_1(v_n))} = \frac{f_{L_1 \circ L_2}(v_1, ..., v_n)}{f(v_1, ..., v_n)} \cdot \frac{f(v_1, ..., v_n)}{f_{L_1}(v_1, ..., v_n)} = \det L_1 \circ L_2 \cdot \frac{f(v_1, ..., v_n)}{f(v_1, ..., v_n)} = \frac{f(v_1, ..., v_n)}{f(v_1, ...$$

Теорема. det $A = \det A^T$.

Доказательство.

$$\det A^{T} = \sum_{\sigma \in S_{n}} (-1)^{\varepsilon(\sigma)} \prod_{k=1}^{n} (A^{T})_{\sigma(k)k} = \sum_{\sigma \in S_{n}} (-1)^{\varepsilon(\sigma)} \prod_{i=1}^{n} a_{\sigma^{-1}(i)i} = \sum_{\sigma \in S_{n}} (-1)^{\varepsilon(\sigma^{-1})} \prod_{i=1}^{n} a_{\sigma^{-1}(i)i} = \sum_{\tau \in S_{n}} (-1)^{\varepsilon(\tau)} \prod_{i=1}^{n} a_{\tau(i)i} = \det A$$

где
$$i = \sigma(k) \Leftrightarrow k = \sigma^{-1}(i)$$
.
 $\varepsilon(\sigma^{-1}) = \varepsilon(\sigma) \in \mathbb{Z}_2$.

16 Определитель блочно-диагональной матрицы

Теорема. $A \in M_n(F), B \in M_m(F), C \in M_{n,m}(F).$ Тогда

$$\det \left(\begin{array}{cc} A & C \\ 0 & B \end{array} \right) = \det A \cdot \det B$$

Доказательство. $f: M_n(F) \to F$. $f(A) = \det\begin{pmatrix} A & C \\ 0 & B \end{pmatrix}$, $(B,C) - \Phi$ иксированы. $f - \Phi$ антисимметричная полилинейная форма столбцов матрицы A. Тогда $f(A) = f(E) \det(A) = \det\begin{pmatrix} E & C \\ 0 & B \end{pmatrix} \det A$. $\det\begin{pmatrix} E & 0 \\ C^T & B^T \end{pmatrix} = (\Phi + A) - \Phi + B$ $\det\begin{pmatrix} E & 0 \\ C^T & E \end{pmatrix}$. Ясно, что при помощи преобразования Гаусса $\begin{pmatrix} E & 0 \\ C^T & E \end{pmatrix} \sim \begin{pmatrix} E & 0 \\ 0 & E \end{pmatrix} \Rightarrow \det\begin{pmatrix} E & 0 \\ C^T & E \end{pmatrix} = 1$. Таким образом, $\det\begin{pmatrix} A & 0 \\ 0 & B \end{pmatrix} = \det A \cdot \det\begin{pmatrix} E & C \\ 0 & E \end{pmatrix}$. $\Phi + A \cdot \det B$.

17 Разложение определителя по строке/столбцу. Произведение элементов строки на алгебраические дополнения другой строки

Определение. $C \in M_n(F)$. Минором n-1-го порядка в позиции (i,j) называется $M_{ij}(C) = M_{ij} = \det M^{(i,j)}$ определитель матрицы, полученной вычеркиванием i-той строки и j-того столбца.

Определение. Алгебраическое дополнение позиции (i,j) — число $A=(-1)^{i+j}M_{ij}$.

Теорема. det $A = \sum_{i=1}^{n} a_{ij} A_{ij} = \sum_{i=1}^{n} a_{ji} A_{ji}$

Доказательство. Докажем для столбцов, для строк вытекает из $\det B = \det B^T$.

$$b_{*j} = \sum_{j=1}^{n} \left(\begin{array}{c} 0 \\ b_{ij} \\ 0 \end{array} \right)$$

Так как \det — полилинейная форма, то

$$\det B = \sum_{j=1}^{n} \det \begin{pmatrix} / & 0 & / \\ / & b_{ij} & / \\ / & 0 & / \end{pmatrix}$$

Переставим i столбец и j строку наверх за i-1+j-1=i+j-2 транспозиций. Получим матрицу B_i .

 $\det B_i = b_{ij} M_{ij}$, так как B — блочно-верхне-треугольная матрица. \det антисимметрична, следовательно, $\det B_i = (-1)^{i+j-2} \det B_i = (-1)^{i+j} b_{ij} M_{ij} = b_{ij} A_{ij}$, таким образом, $\det B = \sum_{i=1}^n b_{ij} A_{ij}$.

Лемма. $B \in M_n(F), k \neq j, \sum_{i=1}^n b_{ik} A_{ij} = \sum_{i=1}^n b_{ki} A_{ji} = 0$

Доказательство. Пусть $B'=(b_{*1},...,b_{*i-1},b_{*k},...,b_{*k},...)$. Тогда $\det B'=\sum_{i=1}^n b_{il}A_{ij}(B')=\sum_{i=1}^n b_{ik}A_{ij}=0$.

18 Формула для обратной матрицы, формула Крамера

Определение. $B \in M_n(F)$. Если $\det B \neq 0$, то B — невырождена.

Лемма. Если В обратима, то она невырождена.

Доказательство. $BB^{-1} = E$, $\det E = \det B \cdot \det B^{-1}$.

Определение. Присоединенной к A называется матрица A^{adj} : $(A^{adj})_{ij} = A_{ji}(A)$.

Теорема. Если $A \in M_n(F)$, то $AA^{adj} = A^{adj}A = E \det A$. В частности, если $A \in GL_n(F)$, то $A^{-1} = \frac{1}{\det A}A^{adj}$.

Доказательство. Пусть $B = AA^{adj}$. Тогда $b_{ij} = \sum_{k=1}^{n} a_{ik} A_{jk}$. Если i = j, то $b_{ij} = \det A$, иначе по лемме о том, что сумма произведений элементов столбца на алгебраические дополнения другого столбца равна нулю $b_{ij} = 0$. Таким образом, $B = E \det A$.

$$A^{adj}A = E \det A \Rightarrow A^{adj}A = A^{-1}A \det A \Rightarrow A^{adj} = A^{-1} \det A \Rightarrow A^{-1} = \frac{A^{adj}}{\det A}.$$

Теорема. $A \in M_n(F), \ b \in F^n$. Обозначим Δ — определитель матрицы $A, \ \Delta_k$ — определитель матрицы $A, \ y$ которой на место k-того столбца поставлен столбец b. Система линейных уравнений Ax = b имеет одно решение тогда и только тогда, когда $\Delta \neq 0$, причем $x_k = \frac{\Delta_k}{\Delta}$.

Доказательство. $\Delta_k = \sum_{i=1}^n b_i A_{ik}$.

Матрица, определитель которой равен Δ_k отличается от A только в k-ом столбце, поэтому $A_{ik} = A_{ik}(A)$. С другой стороны, $Ax = b \Leftrightarrow x = A^{-1}b = \frac{1}{\det A}A^{adj}b$. $x_k = \frac{1}{\Delta}(A_{1k},...,A_{nk})b = \frac{1}{\Delta}\sum_{i=1}^n b_i A_{ik} = \frac{\Delta_k}{\Delta}$.

19 Минорный ранг матрицы

Определение. Минорный ранг матрицы $A \in M_n(F)$ — наибольший размер квадратной подматрицы, определитель которой не равен нулю.

Теорема. Минорный ранг матрицы равен её строчному/столбцовому рангу.

Доказательство. Пусть k — минорный ранг A, r — строчный. По определению минорного ранга \exists матрица $k \times k$, такая, что её определитель не равен нулю, следовательно, строки этой подматрицы линейно независимы, $k \le r$.

Обратно: Возьмем подматрицу $r \times n$, по доказанному ранее, строчный ранг равен столбцовому, следовательно, существует подматрица $k \times k$, строки и столбцы которой линейно независимы. Тогда она имеет ненулевой определитель и $k \ge r$.

20 Собственные числа и векторы. Характеристический многочлен. Линейная независимость собственных векторов.

 $L: V \to V, V$ конечномерно.

Определение. Ненулевой вектор $v \in V$ называется собственным вектором, соответствующим собственному числу λ , если $L(v) = \lambda v$.

Определение. Характеристический многочлен оператора имеет вид $\chi_L(t) = \det(L - \lambda I)$.

Лемма. Для любых базисов f, g пространства V характеристические многочлены χ_{L_f} и χ_{L_g} совпадают.

Доказательство. Пусть
$$C = C_{f \to g}$$
, тогда $L_g = C^{-1}L_fC$.
$$\det(L_g - tE) = \det(C^{-1}L_fC - tE) = \det(C^{-1}(L_f - tE)C) = (\det C)^{-1}(\det(L_f - tE))(\det C) = \det(L_f - tE).$$

Теорема. Собственные вектора, соответствующие различным собственным числам, линейно независимы.

Доказательство. $\lambda_1, ..., \lambda_k$ — различные собственные числа, $x_1, ..., x_k$ — соответсвующие собственные вектора.

Индукция по $n=\dim V.$ n=1, очевидно. Пусть верно для n-1:

Пусть $\sum_{i=1}^k x_i \alpha_i = 0$, тогда $\sum_{i=1}^k L(x_i) \alpha_i = \sum_{i=1}^k x_i \lambda_i \alpha_i = 0$

Домножим первое уравнение на λ_k и из обоих уравнений получим

$$\sum_{i=1}^{k} x_i \alpha_i (\lambda_k - \lambda_i) = 0 \Leftrightarrow \sum_{i=1}^{k-1} x_i \alpha_i (\lambda_k - \lambda_i) = 0$$

По индукционному предположению набор из n-1 собственных векторов линейно независим, следовательно, $\alpha_i \underbrace{\left(\lambda_k - \lambda_i\right)}_{\neq 0} = 0 \ \forall i = 1, ... k-1.$ Так как $\lambda_i \neq \lambda_j$ при $i \neq j$, то $\alpha_i = 0$.

21 Критерий диагонализуемости оператора

Определение. $V_{\lambda} = \ker(L - \lambda I)$ называется собственным подпространством, соответствующим λ .

Определение. Кратность λ в многочлене χ_A — алгебраическая кратность λ .

 $\dim V_{\lambda}$ — геометрическая кратность λ .

Лемма. Геометрическая кратность < алгебраической кратности.

Доказательство. Пусть $k = \dim \ker(L - \lambda I)$. Выберем базис $(u_1, ..., u_k)$ этого подпространства и дополним его до базиса $(u_1, ..., u_n)$ всего пространства. Так как $L(u_i) = \lambda_i$ при всех i = 1, ..., k, то первые k столбцов матрицы L_u совпадают с соответсвующими столбцами матрицы λE . Тогда $\chi_L = \det(L - tE) = (\lambda - t)^k$, то есть алгебраическая кратность λ не меньше k.

Определение. Оператор называется диагонализуемым, если существует базис, в котором матрица оператора имеет диагональный вид.

Теорема. $L: V \to V$ на n-мерном V.

Оператор диагонализуем,

- 1) \Leftrightarrow существует базис, состоящий из его собственных векторов.
- $(2) \Leftrightarrow V$ равно прямой сумме собственных подпространств.
- 3) если существует п различных собственных чисел. (Не необходимое условие)
- $4) \Leftrightarrow$ геометрическая кратность каждого собственного числа = алгебраической кратности этого собственного числа (При этом F алгебраически замкнуто).
 - 5) χ_L не имеет кратных корней, а F алгебраически замкнуто.

Доказательство. (везде сначала слева направо, затем справа налево)

- 1) L диагонализуем, если существует базис, в котором L диагональна.
- Обратно: $u = (u_1, ..., u_n)$ базис V. u_i собственные вектора $\forall i$, следовательно, L диагональна.
- 2) L диагонализуем, следовательно, существует базис из собственных векторов, каждый собственный вектор соответствует только одному собственному числу, $u = \bigcup u_i$, где u_i базисы $\ker(L \lambda_i I) \Rightarrow \langle u \rangle = \bigoplus \langle u_i \rangle$.
- 3) Если есть n различных собственных чисел, то $\exists n$ собственных векторов, они линейно независимы, следовательно, существует базис, состоящий из собственных векторов.
- 4) L диагонализуем, $\Rightarrow V = \bigoplus \ker(L \lambda I) \Rightarrow \sum \dim(\ker(L \lambda I)) = \dim V = n$, так как геометрическая кратность не больше алгебраической, они равны, так как алгебраическая кратность равна n, так как поле алгебраически замкнуто.

Обратно: F алгебраически замкнуто, следовательно χ_L имеет n корней, следовательно, алгебраическая кратность равна геометрической кратности, следовательно, $\sum \dim(\ker(L-\lambda_I))$. $\ker(L-\lambda_i I) \cap \ker(L-\lambda_i I) = \{0\}$ $i \neq j \Rightarrow V = \bigoplus \ker(L-\lambda_i I)$, по второму пункту.

5) χ_L не имеет кратных корней, следовательно, он имеет n разных корней, следовательно, по пункту 3 L диагонализуем.

22 Жорданова форма. Теорема Гамильтона-Кэли

Определение. Жорданов блок — матрица, в которой на диагонали стоит одно и то же собственное число λ , а над диагональю — единицы, все остальное нули.

Определение. Жорданова форма — блочно-диагональная матрица, на диагонали которой стоят жордановы блоки.

Теорема. dim V = n, F - aлгебраически замкнуто, $\forall A : V \to V$, то \exists базис и пространства V, такой, что A_u имеет экорданову форму.

Доказательство. без доказательства.

Теорема. $\chi_L(L) = 0$, где $L: V \to V$ — линейный оператор в конечномерном пространстве V.

 $\ensuremath{\mathcal{A}}$ оказательство. Будем считать, что F замкнуто. По предыдущей теореме существует базис u, в котором

$$L_u = \left(\begin{array}{ccc} J_{k_1 \lambda_1} & & \\ & \dots & \\ & & J_{k_n \lambda_n} \end{array} \right)$$

где k_i — размерность жордановой клетки и λ_i — её собственное число.

Пусть $p(t) = t^n$ — многочлен. Докажем по индукции (индукция по $n = \dim V$), что $p(L_u) = p(L)_u$. Если n = 1, все понятно. В иных случаях, $p(L_u) = p(L_u) = L_u^n$. $p(L)_u = (L^{(n)})_u = L(L(...)) = L_u \cdot L_u^{(n-1)}$, по линейности пространств, $p(L_u) = 0 \Rightarrow p(L)_u = 0$.

То есть достаточно доказать, что $\chi_L(L_u) = 0 = \chi_{L_u}(L_u)$.

$$\chi_{L_u}(t) = \det \begin{pmatrix} (J_{k_1,\lambda_1} - tE) \\ (J_{k_n,\lambda_n} - tE) \end{pmatrix} = \prod_{i=1}^n \det(J_{k_i,\lambda_i} - tE) = \prod_{i=1}^n (\lambda_i - t)^{k_i}$$

Теперь,

$$p\begin{pmatrix} A_1 & \dots & \\ & A_n \end{pmatrix} = p\begin{pmatrix} \begin{pmatrix} A_1 & \dots & \\ & & 0 \end{pmatrix} + \begin{pmatrix} 0 & \\ & A_i & \\ & & 0 \end{pmatrix} + \dots + \begin{pmatrix} 0 & \dots & \\ & & A_n \end{pmatrix} \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} p(A_1) & \dots & \\ & & 0 \end{pmatrix} + \dots + p\begin{pmatrix} 0 & \dots & \\ & & A_n \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} p(A_1) & \dots & \\ & & & p(A_n) \end{pmatrix}$$

откуда

$$\chi_{L_u}(L_u) = \begin{pmatrix} \chi_{L_u}(J_{k_1\lambda_1}) & \dots & \\ & \chi_{L_u}(J_{k_n\lambda_n}) \end{pmatrix}$$

$$\chi_{L_u}(J_{k_1\lambda_1}) = (\lambda_i E_i - J_{k_i\lambda_i})^{k_i} = \begin{pmatrix} 0 & 1 & \\ & \dots & 1 \\ & & 0 \end{pmatrix}^{k_i} = 0 \Rightarrow \chi_{L_u}(L_u) = 0 \Rightarrow \chi_L(L) = 0.$$

23 Универсальное свойство многочленов. Минимальный многочлен

F — поле.

Определение. R - F-алгебра, если

- 1) R кольцо с 1.
- 2) R векторное пространство над F с той же операцией сложения.
- 3) $\forall \alpha \in F, r, s \in R$ верно, что $\alpha(rs) = (\alpha r)s = r(\alpha s)$.

Лемма. (Универсальное свойство кольца многочленов)

R-F-алгебра, $\forall r\in R\ \exists ! \varepsilon_r: F[t]\to R-$ гомоморфизм алгебр, для которого $\varepsilon_r(t)=r.$

Доказательство. Положим $\varepsilon_r(\alpha_n t^n + ... + \alpha_0) = \alpha_n r^n + ... + \alpha_1 r + \alpha \cdot 1_R$. Гомоморфизм проверяется непосредственно.

Докажем единственность: Индукцией докажем, что ε_r' совпадает с ε_r . База: $\varepsilon_r'(1_F) = 1_R$ по свойству гомоморфизма.

ИП:
$$\varepsilon_r'(t^n) = \varepsilon_r'(t \cdot t^{n-1}) = r \cdot \varepsilon_r'(t^{n-1}) = r \cdot r^{n-1} = r^n$$
, то есть ε_r' и ε_r совпадают.

Определение. Минимальным многочленом элемента r называется p: $\ker \varepsilon_r = p \cdot F[t]$. То есть минимальный многочлен определен с точностью до умножения на константу.

Определение. Минимальный многочлен оператора $L(\varphi_L)$ — многочлен минимальной степени, которая аннулирует оператор L.

Лемма. $\chi_L(t)$: $\varphi_L(t)$.

Доказательство. $\chi_L(t) = a(t)\varphi_L(t) + b(t)$, причем $\deg b(t) < \deg \varphi(t)$. $\chi_L(L) = 0 \Rightarrow a(L)\varphi_L(L) + b(L) = 0 \Rightarrow b(L) = 0$.

Так как многочлен φ_L — наименьшей степени, такой, что $\varphi_L(L)=0$, а $\deg b < \deg \varphi_L \Rightarrow b \equiv 0 \Rightarrow \chi_L : \varphi_L$.

24 Корневые подпространства, жордановы цепочки

Определение. $\chi_L = \prod_{i=1}^m (t-\lambda_i)^{k_i} \ \lambda_i \neq \lambda_j$ при $i \neq j$. Корневым подпространством собственного числа называется $\ker(L-\lambda_i I)^{k_i} = R_{\lambda}$.

Определение. $A^k = 0$. Тогда жордановой цепочкой называется $x, Ax, A^2x, ..., A^mx$, где $A^{m+1} = 0$.

Также доказать линейную независимость этой фигни. Упомянуть, зачем нужны жордановы цепочки.

Теорема. $L: V \to V, \lambda_1, ..., \lambda_m$ — собственные числа L. Тогда $V = \bigoplus_i R_{\lambda_i}.$

Доказательство. $u = (u_1, ..., u_n)$ — жорданов базис V.

3 a nemun, 2000 h (u,) = 1, u,; (& -1, I) u, =0 L(u) = u, + 1, u, to (L-1, 2) u, = u, (Ag ug 20 The econo & up, a i & 1, ... he Aqua = u, A; u; +0 2) H[X (leure negryynne) Aque, = uk. =) все бизасти венторы, образующие 1-ую nopganoby humny, what & R. Anaroruna gun o charenon menor Vui 31; 1 u; e R1; -) V = R1, + - + R1m Докажен, то эта супта -пранах, те RA, n RA; = 807 Vi, 1, i+j. du-no pt+) = (+-1)/hi, y(+) = 1 (+-1)/hi B3. upocume, m. K. 1; \$ 1; =) 1x1

 $\frac{1}{3}$ z(t), s(t), m, z, p(t) z(t) t g(t) s(t) = e $\frac{1}{2}$ z(t), s(t), m, z, p(t) z(t) t y(t) s(t) t y(t) $\frac{1}{2}$ z(t), s(t) z(t), s(t) z(t) z(t) z(t), s(t) s(t) $\frac{1}{2}$ z(t), s(t) z(t), s(t), s(t

25 Евклидовы и эрмитовы пространства. Матрица Грама

V — векторное пространство над \mathbb{R} .

Определение. Симметричная билинейная форма $B: V \times V \to \mathbb{R}$ называется скалярным произведением, если $B(x,x) > 0 \forall x \neq 0$.

Определение. Если $f = (f_1, ..., f_n)$ — базис V, то $(x, y) = x_f^T \Gamma_f y_f$, где

$$\Gamma_f = B_f = \begin{pmatrix} B(f_1, f_1) & & \\ & \dots & \\ & & B(f_n, f_n) \end{pmatrix}$$

— матрица Грама.

Определение. $B: V \times V \to \mathbb{C}$ полуторалинейна, если она полулинейна по первому и линейна по второму аргументу:

- 1) B(x + y, z) = B(x, z) + B(y, x);
- 2) $B(\alpha x, y) = \overline{\alpha}B(x, y)$.

Определение. $B:V\times V\to\mathbb{C}$ эрмитово-симметрична, если $B(x,y)=\overline{B(y,x)}$. В частности, $B(x,x)=\overline{B(x,x)}\Rightarrow B(x,x)\in\mathbb{R}$.

Определение. $B: V \times V \to \mathbb{C}$ — эрмитово скалярное произведение, если B полуторалинейна, эрмитовосимметрична и положительно определена.

Лемма. f,g- базисы V,B- эрмитово скалярное произведение. Тогда $\Gamma_g=\overline{C_{f o g}}\Gamma_fC_{f o g}.$

Доказательство. Если f — базис V,

$$(x,y) = (\sum_{i=1}^{n} \alpha_i f_i, \sum_{j=1}^{n} \beta_j f_j) = \sum_{i=1}^{n} \overline{\alpha}(f_i, f_j) \beta_j = \overline{x}_f^T \cdot \Gamma_f \cdot y_f$$

Так как $x_f = C_{f \to g} x_g, \ y_f = C_{f \to g} y_g,$ то

$$\overline{x_g}^T \overline{C_{f \to g}}^T \Gamma_f C_{f \to g} y_g = \overline{x_g}^T \Gamma_g y_g \Rightarrow \Gamma_g = \overline{C_{f \to g}}^T \Gamma_f C_{f \to g}$$

26 Неравенство КБШ и неравенство треугольника

Определение. $x \in V, \ ||x|| = \sqrt{(x,x)},$ где (x,x) — (эрмитово) скалярное произведение.

Теорема. V - векторное пространство с евклидовым или эрмитовым скалярным произведением. Тогда $\forall x, y \in V$ верно, что:

- 1) $|(x,y)|^2 \le ||x||^2 \cdot ||y||^2$.
- 2) $||x + y|| \le ||x|| + ||y||$.

Доказательство.

1) Обозначим $\lambda = \frac{(y,x)}{(y,y)}$.

$$0 \le (x - \lambda y, x - \lambda y) = (x, x) + |\lambda|^2 \cdot (y, y) - (\lambda(x, y) - \overline{\lambda(x, y)}) =$$

$$= (x, x) + \frac{|(y, x)|^2}{(y, y)^2} (y, y) - \left(\frac{|(y, x)|^2}{(y, y)} + \frac{|(y, x)|^2}{(y, y)}\right) = (x, x) - \frac{|(y, x)|^2}{(y, y)} \ge 0$$

Откуда $(x,x)(y,y) \ge |(y,x)|^2 \Leftrightarrow ||x||^2 \cdot ||y||^2 \ge |(x,y)|^2$.

 $2) \ ||x+y|| \leq ||x|| + ||y|| \Leftrightarrow (x+y,x+y) \leq ||x||^2 + 2||x|| \cdot ||y|| + ||y||^2, \ \text{и, одновременно, } (x+y,x+y) = ||x||^2 + ||y||^2 + (x,y) + (y,x) \Leftrightarrow (x,y) + \overline{(x,y)} \leq 2||x||^2 \cdot ||y||^2, \ \text{так как } Re(x,y) \leq |(x,y)| \leq ||x|| \cdot ||y||. \ \Box$

27 Ортогонализация Грама-Шмидта

Лемма. Набор ненулевых попарно ортогональных векторов линейно независим.

Доказательство. Пусть $(v_1, ..., v_n) \in V \times ... \times V$, $v_i \neq 0 \forall i$, $(v_i, v_j) = 0$, если $i \neq j$. Пусть $\sum_{i=1}^n \alpha_i v_i = 0$, тогда $(v_j, v_j)\alpha_j = \sum_{i=1}^n (v_i, v_j)\alpha_j = \sum_{i=1}^n (v_i, v_j)\alpha_j = \sum_{i=1}^n (v_i, v_j)\alpha_i = 0$.

Теорема. $V - esknudoso/эрмитово пространство, <math>(f_1, ..., f_n) \in V \times ... \times V$. Положим $g_1 = f_1$, $g_2 = f_2 - \frac{(g_1, f_2)}{(g_1, g_1)} g_1$, ..., $g_k = f_k - \sum_{i=1}^{k-1} \frac{(g_i, f_k)}{(g_i, g_i)} g_i$, $\partial e (g_i \neq 0)$. Тогда $\forall i, j, k \in \{1, ..., n\}$, $i \neq j$ верно:

- 1) $(g_i, g_j) = 0;$
- 2) $\langle f_1, ..., f_k \rangle = \langle g_1, ..., g_k \rangle$.
- 3) Если $f_1, ..., f_k$ линейно независимы, то $g_1, ..., g_k$ линейно независимы, в частности, $g_m \neq 0 \forall m = 1, ..., k$.
 - 4) Ecau $f_k \in \langle f_1, ..., f_n \rangle$, mo $g_k = 0$.
 - 5) Если $(f_1,...,f_n)$ система образующих в V, то ненулевые из $(g_1,...,g_n)$ образуют базис.
 - 6) Если $(f_1,...,f_n)$ базис V, то $(g_1,...,g_n)$ ортогональный базис в V.

Доказательство.

1) Индукция по k: k = 1, доказывать нечего.

$$(g_k, g_j) = \left(f_k - \sum_{i=1}^{k-1} \frac{(f_k g_i)}{(g_i, g_i)} g_i, g_j\right) = (f_k, g_j) - \sum_{i=1}^{k-1} \frac{(f_k, g_i)}{(g_i, g_i)} (g_i, g_i) = (f_k, g_j) - \frac{(f_k, g_j)}{(g_j, g_j)} (g_j, g_j) = 0$$

2,3) Положим $\alpha_{ij} = \frac{(g_i, f_j)}{(g_i, g_i)}$. Тогда неравенства можно переписать в виде:

$$(f_1, ..., f_k) = (g_1, ...g_k) \begin{pmatrix} 1 & & & \\ & . & & \alpha_{ij} & \\ & & . & \\ & 0 & & . \\ & 0 & & & 1 \end{pmatrix}$$

то есть $f = g \cdot C$, где $C \in GL_k(F)$.

Поэтому $\langle f \rangle = \langle g \rangle$ и линейная независимость $f \Leftrightarrow$ линейная независимость g.

- 4) $g_k \in \langle g_1, ..., g_k \rangle = \langle f_1, ..., f_k \rangle = \langle f_1, ..., f_{k-1} \rangle = \langle g_1, ..., g_{k-1} \rangle \Rightarrow g_k \in \langle g_1, ..., g_{k-1} \rangle$. Ho (1) $g_k \perp g_i \ \forall i \leq m-1 \Rightarrow g_k \perp \langle g_1, ..., g_{k-1} \rangle \Rightarrow g_k \perp g_k \Rightarrow g_k = 0$.
- 5) f система образующих $\Rightarrow g$ система образующих. Линейно зависимые векторы переходят в 0, таким образом, $f \setminus$ лин.завис. линейно независимая система, тогда $g \setminus 0$ линейно независим и система образующих.
 - 6) Следует из (3), (5).

28 QR-разложение. Классификация евклидовых/эрмитовых пространств.

Лемма. Если $A \in M_{m,n}(\mathbb{C})$, $\operatorname{rk} A = n$. Тогда $\exists R \in M_n(\mathbb{C})$ и $Q \in M_{m,n}(\mathbb{C})$, такие, что:

- 1) A = QR
- 2) R верхнетреугольная.
- 3) $\overline{Q}^TQ=E$. (столбцы матрицы Q ортонормированы).

Доказательство. Возьмем $b_{*i} \in \mathbb{C}^n, \ i=1,...,n,$ полученные процессом ортогонализации Г-Ш из столбцов матрицы A.

$$a_{*i} = \frac{b_{*i}}{||b_{*i}||} \Rightarrow B = Q \begin{pmatrix} \frac{1}{||b_{*1}||} & & \\ & \ddots & \\ & & \frac{1}{||b_{*n}||} \end{pmatrix}$$

Description
$$b_{*}$$
 is C^{n} , $i = 1, ...n$, nearer note appearance appropriate D^{n} is a D^{n} is D^{n} in $D^$

De to opmoron t - H + V = 0 opmonope Sague f. Be sman Sague $(x, y) = x_f^T \cdot y_f$.

Thorga $\psi_f: V \to C^n$, $\alpha. \gamma. \psi_f(x) = \chi_f$ $(\psi_f(x)), \psi_f(y)|_{C^n} = (\chi_f, y_f)_{C^n} + \chi_f^T + y_f$

29 Ортогональное дополнение. Ортогональная проекция

$$U \leq V, (u_1, ..., u_k)$$
 — базис $U, (u_1, ..., u_n)$ — базис V .

Лемма.
$$U' \perp U \Leftrightarrow \underbrace{u'_i}_{\in U'} \perp \underbrace{u_i}_{\in U}$$
, где u_i, u'_i — базисы.

Доказательство. Следование очевидно.

Обратно:
$$x \in U, \ x = \sum_{i=1}^k \alpha_i u_i. \ (u', x) = \sum_{i=1}^k \alpha_i (u'_i, u_i) = 0 \ \forall u' \in U'.$$

Определение. $U^{\perp} = \{ v \in V \mid (v, u) = 0 \ \forall u \in U \}$ — ортогональное дополнение.

Teopema. $V = U \bigoplus U^{\perp}$.

Доказательство. $x \in U \cap U^{\perp} \Rightarrow x \perp u \ \forall u \in U; \ x \in U \Rightarrow x \perp x \Leftrightarrow (x,x) = 0 \Rightarrow x = 0$, следовательно, сумма прямая.

 $f=(f_1,...,f_k)$ — базис U, дополним до базиса всего пространства $(f_1,...,f_n)$ — базис V и ортогонализуем его, получив базис $(g_1,...,g_n)$. $(g_1,...,g_k)$ — базис U, $(g_1,...,g_n)$ — ортогональный базис V. $\forall v \in V$

верно
$$v = \sum_{i=1}^k g_i \alpha_i + \sum_{i=k+1}^n g_i \alpha_i = u_1 + u_2.$$

Определение. $U \leq V, \ V = U \bigoplus U^{\perp}$. По теореме $\forall v \in V \ \exists ! u_1 \in U, u_2 \in U^{\perp} : \ V = u_1 + u_2. \ u_1 -$ проекция v на U, обозначается $u_1 = \operatorname{pr}_U v$. Формула нахождения проекции: $\operatorname{pr}_U v = \frac{(v,u)}{(u,u)} u$.

Доказательство.
$$\frac{(v,u)}{(u,u)}u \in \langle u \rangle$$
. $\left(v - \frac{(v,u)}{(u,u)}u, u\right) = (v,u) - \frac{(v,u)}{(u,u)}(u,u) = 0 \Rightarrow v - \frac{(v,u)}{(u,u)}u \in \langle u \rangle^{\perp} \Rightarrow \exists u' \in \langle u \rangle^{\perp} : u' = v - \frac{(v,u)}{(u,u)}u \Leftrightarrow v = u' + \frac{(v,u)}{(u,u)}u.$

30 Расстояние от точки до подпространства. Геометрическая интерпретация метода наименьших квадратов

Лемма. $f = (f_1, ..., f_k) - opmoгональный базис <math>U$.

$$\operatorname{pr}_{U} v = \sum_{i=1}^{k} \operatorname{pr}_{f_{i}} v = \sum_{i=1}^{k} \frac{(v, f_{i})}{(f_{i}, f_{i})} f_{i}$$

Доказательство. $\sum_{i=1}^k \frac{(v,f_i)}{(f_i,f_i)} f_i \in U$. Докажем, что $\left(v - \sum_{i=1}^k \frac{(v,f_i)}{(f_i,f_i)} f_i\right) \perp U$. Это верно $\Leftrightarrow \left(v - \sum_{i=1}^k \frac{(v,f_i)}{(f_i,f_i)} f_i\right) \perp f_j$. Проверим: $\left(v - \sum_{i=1}^k \frac{(v,f_i)}{(f_i,f_i)} f_i, f_j\right) = (v,f_j) - \sum_{i=1}^k \frac{(v,f_i)}{(f_i,f_i)} (f_i,f_j) = 0$.

Лемма. $U \leq V, b \in V. ||b - pr_U b|| \leq ||b - u|| \forall u \in U.$

 \mathcal{A} оказательство. b-u=(b-p)+(p-u), где $p=\operatorname{pr}_U b.$ Тогда $||b-u||^2=||b-p||^2+||p-u||^2\geq ||b-p||^2.$

Утверждение. Метод наименьших квадратов.

 $A \in M_{n \times m}(\mathbb{R}), \ x \in \mathbb{R}^n, \ b \in \mathbb{R}^m.$

Пусть в системе уравнений Ax = b неизвестных меньше, чем уравнений, то есть n > m. Задача: найти такой $x^* \in \mathbb{R}^n$, что $||Ax^* - b|| \le ||Ax - b|| \ \forall x \in \mathbb{R}^n$.

Ортогонализуем наши вектора: $Ax = \operatorname{pr}_U b$, тогда $||Ax^* - b|| \leq ||Ax - b||$ (по лемме), то есть при $x = x^*$ сумма квадратов отклонений данных b от найденной прямой будет наименьшей. В этом вся суть метода наименьших квадратов.

31 Координаты в ортогональном базисе. Равенство Парсеваля и неравенство Бесселя

 $U \leq V, \ f=(f_1,...,f_k)$ — ортогональный базис U, $\operatorname{pr}_{f_i}v=\sum_{i=1}^k \frac{(v,f_i)}{(f_i,f_i)}f_i \ \forall v \in V.$ Если V=U, то

$$v_f = \begin{pmatrix} \frac{(v, f_1)}{(f_1, f_1)} \\ \cdot \\ \cdot \\ \frac{(v, f_n)}{(f_n, f_n)} \end{pmatrix}$$

(Коэффициенты проекций на каждый базисный вектор). Таким образом, мы можем говорить о координатах вектора в пространстве.

Теорема. (Равенство Парсеваля и неравенство Бесселя) $(f_1,...,f_k) - opтогональный набор векторов, то <math>||\operatorname{pr}_{< f>} v||^2 = \sum_{i=1}^k \frac{|(v,f_i)|}{(f_i,f_i)} \leq ||v||^2.$

Доказательство. $\operatorname{pr}_{<f>}v=\sum_{i=1}^k f_i\alpha_i. ||\operatorname{pr}_{<f>}v||^2=(\sum_{i=1}^k f_i\alpha_i,\sum_{j=1}^k f_i\alpha_j)=\sum_{i,j=1}^k \overline{\alpha_i}(f_i,f_j)\alpha_j=\sum_{i=1}^k \overline{\alpha_i}(f_i,f_j)$ подставим $\alpha_i=\frac{(v,f_i)}{(f_i,f_i)},$ получим

$$||\operatorname{pr}_{U} v||^{2} = \sum \frac{|(v, f_{i})|^{2}}{|(f_{i}, f_{i})|^{2}} (f_{i}, f_{i}) = \sum \frac{|(v, f_{i})|^{2}}{|(f_{i}, f_{i})|}$$

$$v=\operatorname{pr}_{U}v+(v-\operatorname{pr}_{U}v),$$
 откуда $||v||^{2}=(u_{1}+u_{2},u_{1}+u_{2})=(u_{1},u_{1})+(u_{2},u_{2})=||u_{1}||^{2}+||u_{2}||^{2}\geq||u_{1}||^{2}$ \square

32 Закон инерции квадратичных форм. Сигнатура квадратичной формы

Определение. $sign(\lambda_1, ..., \lambda_m) = (p, n)$, где p — количество положительных λ_i , q — количество отрицательных. Сигнатура матрицы — сигнатура последовательности её диагональных элементов.

Теорема. $Q - \kappa вадратичная форма на вещественном конечном пространстве <math>V$, f, g — базисы V: Q_f, Q_g — диагональны. Тогда $\operatorname{sign} Q_f = \operatorname{sign} Q_g$.

Доказательство. НУО будем считать, что у Q_f и Q_g положительные элементы расположены выше отрицательных. $\operatorname{sign} Q_f = (p_f, n_f)$, $\operatorname{sign} Q_g = (p_g, n_g)$. Пусть $p_f > p_g$. Тогда на $U = \langle f_1, ..., f_{p_f} \rangle$ форма положительна, а на $W = \langle g_{p_g}, ..., g_m \rangle$, где $m = \dim V$. Тогда $\dim(U \cap W) = -\dim(U + W) + \dim(U) + \dim W \ge p_f + (m - p_g) - m = p_f - p_g > 0$.

Противоречие. Аналогично невозможно обратное предположение. Следовательно, $p_f = p_q$.

Определение. Сигнатура квадратичной формы — сигнатура её матрицы в базисе, в котором она диагональна.

Определение. Векторное пространство над полем F (размерности большей двух), вместе с квадратичной формой на нем называется квадратичным пространством.

Теорема. Квадратичные пространства (V,Q) и (V',Q') изоморфны, если существует изоморфизм $L:V\to V'$, такой, что Q'(L(x))=Q(x) $\forall x\in X.$

Теорема. Квадратичные пространства (V,Q) и (V',Q') изоморфны тогда и только тогда, когда существуют такие базисы f и f' пространств V и V', что $Q_f = Q'_{f'}$.

Доказательство. Пусть L(V,Q)=(V',Q') — изоморфизм квадратичных пространств, а $f=(f_1...,f_n)$ — базис V. Тогда $f'=(L(f_1),...,g_n)$ — базис V'. Так как Q'(L(x))=Q(x), то из $B^s(x,y)=\frac{1}{2}(Q(x+y)-Q(x)-Q(y))$ следует, что B'(L(x),L(y))=B(x,y) для любых $x,y\in V$, где B и B' — симметричные билинейные формы, ассоциированные с Q и Q' соответственно. Отсюда $Q_f=Q'_{f'}$ (вспоминаем, как выглядит матрица гребаной квадратичной формы).

Обратно, если $Q_f = Q'_{f'}$, то отображение $L(x) = f'x_f$ является изоморфизмом квадратичных пространств. Действительно, $L(x)_{f'} = x_f$, откуда

$$Q'(L(x)) = L(x)_{f'}^T \cdot Q'_{f'} \cdot L(x)_{f'} = x_f^T Q_f x_f$$

33 Критерий Сильвестра

Определение. $A \in M_n(F)$. Главный минор k-ого порядка матрицы A — определитель диагональной подматрицы $k \times k$. Главный минор 0-го порядка равен 1.

Лемма. Главные миноры матрицы не меняются при умножении слева на нижнюю унитреугольную и справа на верхнюю унитреугольную.

Доказательство. Пусть

$$A = \left(\begin{array}{cc} X & Y \\ Z & T \end{array}\right)$$

где X — матрица $k \times k$.

$$B = \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ / & \dots \\ / & / & 1 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} B' & 0 \\ D & B'' \end{pmatrix}, B' \in M_k(F)$$

$$C = \begin{pmatrix} 1 & / & / \\ & \dots & / \\ 0 & 1 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} C' & H \\ 0 & C'' \end{pmatrix}, C' \in M_k(F)$$

$$BAC = \begin{pmatrix} B' & 0 \\ D & B'' \end{pmatrix} \begin{pmatrix} X & Y \\ Z & T \end{pmatrix} \begin{pmatrix} C' & H \\ 0 & C'' \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} B'XC' & /// \\ /// & /// \end{pmatrix}$$

Тогда $\det(B'XC') = \underbrace{\det B'}_{=1} \cdot \det X \cdot \underbrace{\det C'}_{=1} = \det X$, то есть определитель подматрицы не изменился.

Теорема. (критерий Сильвестра)

Пусть Δ_k — главные миноры матрицы Q в базисе f. Если $\Delta_k \neq 0$, то $\operatorname{sign} Q = \operatorname{sign} \left(\frac{\Delta_1}{\Delta_0}, ..., \frac{\Delta_n}{\Delta_{n-1}} \right)$.

Доказательство. Индукция по размерности пространства т.

При m=1 очевидно.

При m > 1: Пусть g — базис V, такой, что $g_1 = f_1$, $g_k = \frac{(f_k, f_1)}{(f_1, f_1)} f_1$, то есть ортогональный вектору f_1 . $B(g_1, g_i) = B(f_1, f_i - \frac{(f_k, f_1)}{(f_1, f_1)} f_1) = B(f_1, f_i) - B(f_i, f_1) = 0$.

Матрица примет вид:

$$Q_g = B_g = \begin{pmatrix} (f_1, f_1) & 0 & 0 \\ 0 & /// & /// \\ 0 & /// & /// \end{pmatrix}$$

Пусть

$$Q_f = \begin{pmatrix} a_{11} & \dots & a_{1m} \\ \vdots & & \vdots \\ a_{m1} & \dots & a_{mm} \end{pmatrix} \Rightarrow Q_g = \begin{pmatrix} a_{11} & 0 & 0 \\ 0 & b_{22} & b_{2m} \\ 0 & b_{m2} & b_{mm} \end{pmatrix}, C_{f \to g} = \begin{pmatrix} 1 & -\frac{a_{12}}{a_{11}} & -\frac{a_{1m}}{a_{11}} \\ 1 & 0 \\ 0 & & 1 \end{pmatrix}$$

 $C_{f\to g}$ — верхняя унитреугольная, $C_{f\to g}^T$ — нижняя унитреугольная, $Q_g=\overline{C_{f\to g}}^TQ_fC_{f\to g}\Rightarrow$ по лемме $\mathrm{sign}\,Q_f=\mathrm{sign}\,Q_g$.

Пусть

$$\gamma_m = \det B' = \det \begin{pmatrix} b_{22} & \dots & b_{2m} \\ \vdots & & \vdots \\ b_{m2} & \dots & b_{mm} \end{pmatrix}$$

так как $B' \in M_{n-1}(F)$, то по ИП $\operatorname{sign} B = \left(\frac{\gamma_1}{\gamma_0}, ..., \frac{\gamma_{m-1}}{\gamma_{m-2}}\right)$, положим $\Delta_m = a_{11}\Delta_m$, откуда $\operatorname{sign} Q = \operatorname{sign}\left(\frac{\Delta_1}{\Delta_0}, ..., \frac{\Delta_m}{\Delta_{m-1}}\right)$

34 Самосопряженные унитарные операторы в эрмитовом пространстве, их собственных чисел и собственных векторов

V — эрмитово пространство, e — ортогонормированный базис, $L:V \to V$ — произвольный линейный оператор.

$$\forall x, y \in V : (x, L(y)) = \overline{x}_e^T \underbrace{B_e}_{=E_e} L_e y_e = \overline{x}_e^T L_e y_e = \overline{x}_e^T \overline{(\overline{L_e}^T)}^T y_e = \overline{(\overline{L_e}^T x_e)}^T y_e = \overline{(\overline{L_e}^T x_e)}^T B_e y_e = \overline{(\overline{L}^T (x), y)}$$

Определение. Оператор $L^* = \overline{L}^T -$ сопряженный к L.

Если $L=L^*$, то L — самосопряженный.

Если $L^{-1} = L^*$, то L — унитарный.

Если $LL * = L^*L$, то L — нормальный.

Лемма. L- унитарный $\Leftrightarrow (L(x),L(y))=(x,y) \ \forall x,y\in V.$

Доказательство. $L^{-1} = L^*$. Тогда, по равенству в начале вопроса, $(L(x), L(y)) = (L^*L(x), y) = (x, y)$. Обратно: $(L(x), L(y)) = (x, y) \Rightarrow (L(x), L(x)) = (x, x) = 0 \Leftrightarrow x = L(x) = 0$. Тогда $\ker L = \{0\}$, по теореме о размерности ядра и образа, $\dim ImL = \dim V \Rightarrow L$ — изоморфизм $\Rightarrow \exists L^{-1}$.

$$(x,y) = (L(x), L(y)) = (L^*L(x), y) \Rightarrow x - L^*L(x) = 0 \Rightarrow x = L^*L(x) \Rightarrow L^* = L^{-1}.$$

Теорема. L- самосопряженный оператор. Тогда собственные числа $\in \mathbb{R}$, а собственные векторы попарно ортогональны.

Доказательство. Пусть x,y — собственные вектора, а λ,μ — соответсвующие им собственные числа. Тогда

$$(L^*(x), x) = (x, L(x)) = (x, \lambda x) = \lambda(x, x)$$

$$(L^*(x), x) = (L(x), x) = (\lambda x, x) = \overline{\lambda}(x, x)$$

Откуда $\lambda \in \mathbb{R}$. По только что доказанному,

$$(L(x), y) = (x, L(y)) = (x, \mu y) = \mu(x, y)$$
$$(L(x), y) = (\lambda x, y) = \overline{\lambda}(x, y) = \lambda(x, y)$$

При этом $\lambda \neq \mu \Rightarrow (x,y) = 0 \ \forall x,y \in V.$

35 Нормальные операторы и их диагонализация

Лемма. $A, B: V \to V$ перестановочны, то есть A(B(x)) = B(A(x)). Тогда собственное подпространство A инвариантно относительно B, то есть $(V_{\lambda} = \ker(A - \lambda I)), \ B(V_{\lambda}) \subset V_{\lambda}$.

Доказательство.
$$A(B(x)) = B(A(x)) = B(\lambda x) = \lambda B(x) \Rightarrow B(x) \in V_{\lambda}$$
.

Лемма. Eсли U-L-инвариантно, то $U^{\perp}-L^*$ -инвариантно.

Доказательство. Пусть $u_1 \in U$, $u_2 \in U^{\perp}$. Тогда $(L^*(u_1), u_2) = (u_2, L(u_1)) = 0$, следовательно, $L^*(u_2) \in U^{\perp}$.

Лемма. V_{λ} — собственное подпространство, L — нормальный оператор. Тогда V_{λ}^{\perp} L-инвариантно.

Доказательство. $L^*L = LL^*$. V_{λ} L^* -инвариантно по первой лемме. V_{λ}^{\perp} $(L^*)^*$ -инвариантно по второй лемме.

Теорема. $\forall L$ — нормального оператора существует базис v, такой, что L_v — диагонализуем.

Доказательство. L_v — диагонализуем, если u — базис, состоящий из собственных векторов. Доказательство по индукции по $n=\dim V$. При n=1 — очевидно. При n>1:

 χ_L — характеристический многочлен степени > 1 $\Rightarrow \chi_L$ имеет хотя бы один корень. Разложим $V=V_\lambda \bigoplus V_\lambda^\perp$. $\dim V_\lambda \neq 0 \Rightarrow \dim V_\lambda^\perp < n$. $V_\lambda^\perp - L$ -инвариантно, тогда $L|_{V_\lambda^\perp}$ — нормальный оператор, тогда по индукционному переходу $\exists (u_1,...,u_{n-1})$ — базис V_λ^\perp , состоящий из собственных векторов. Ортогонализацией Г-Ш получим ортогональный базис в V_λ , базис $V=(u_1,...,u_n)=u$ L_u — диагональная. \square