

Лекция 13

Здесь мы будем говорить о рангах.

Нормирование.

$$A \in \text{Mat}_{m \times n}(F) \rightarrow \text{rk } A, \text{rk } A^\top$$

- Лемма. При $\exists_{(1,2,3)}$ строка содержит минимум одного ненулевого элемента
- Следствие. $\text{rk } A$ не меняется при $\exists_{(1,2,3)}$ строке.

Лемма.

$$A \rightarrow B \Rightarrow \langle A^{(1)}, \dots, A^{(n)} \rangle = \langle B^{(1)}, \dots, B^{(n)} \rangle$$

$$\text{при } \exists_{(1,2,3)} \hookrightarrow 1. (n_i, n_j, \geq) \quad 2. (n_i, n_j) \quad 3. (n_i, 1)$$

Доказательство.

$$V_i = 1, \dots, n \quad B \in \langle A^{(1)}, \dots, A^{(n)} \rangle \rightarrow \text{Доказательство}$$

$\exists_{(1,2,3)}$ при
для приведения
ненулевого элемента

- Создаётся строка с ненулевым элементом
- Перестановка строк \Rightarrow можно привести к
- Если этого нет, то $\exists_{(1,2,3)}$.

$$\rightarrow \langle B^{(1)}, \dots, B^{(n)} \rangle \subseteq \langle A^{(1)}, \dots, A^{(n)} \rangle$$

Т.к. $\exists_{(1,2,3)}$ однозначно определяет и включение



Следствие:

Создаётся строка с ненулевым элементом при $\exists_{(1,2,3)}$ строка.

Следствие:

Создаётся строка с ненулевым элементом при $\exists_{(1,2,3)}$ строка.

Следствие:

$\text{rk } A$ сохраняется при $\exists_{(1,2,3)}$ строка и строки.

Приложение:

Если A имеет ядро, то $\text{rk } A = \text{rk } A^\top$, причём обе величины равны как для ненулевых строк λ и A .

Dok - lo

Түз r -код-ло негын сипек δA .

$$\left(\begin{array}{cccc|ccccc} 0 & \dots & 0 & 1 & * & 0 & * & 0 & * & 0 \\ & & & | & & | & & | & & | \\ & & & 0 & & 0 & * & 0 & & 0 \\ \hline 0 & & & & & 1 & & & & 1 \\ & & & & & & & & \vdots & \\ & & & & & & & & & 1 \end{array} \right) \} r$$

Мын сюмбілік сандарға дәйгүш.

Олар $\{A^1, \dots, A^r\} \Rightarrow e_1, \dots, e_r$ - төрткөн r белгілік сипек дәйгүш δA және F

$$\Rightarrow \langle A^1, \dots, A^r \rangle \supseteq \langle e_1, \dots, e_r \rangle$$

$$(\text{Дұрыс сипек}, A^1, \dots, A^r \in \langle e_1, \dots, e_r \rangle \Rightarrow \langle A^1, \dots, A^r \rangle \subseteq \langle e_1, \dots, e_r \rangle)$$

$$\text{Умоз: } \langle A^1, \dots, A^r \rangle = \langle e_1, \dots, e_r \rangle \Rightarrow \operatorname{rk} A = r.$$

Тепеरь показам, чо $\operatorname{rk} A = r$. Для этого докладам, чо сипек $A_{(1)}, \dots, A_{(r)}$ міндетті незалежни (бір осыданың негізгілері).

Түз i_j -канды сипек, біл көпкіл сипек белгілі j -деген j -деген сипек ($j=1, \dots, r$).

$$\forall j: \alpha_{A_{(1)}, \dots, \alpha_r, A_{(r)}} = \vec{0}$$

$$\forall j=1, \dots, r \text{ на } i_j \text{-деген белгілі жаңы сипек } \alpha_j. \rightarrow \text{Сипек } i_j \text{ на } \alpha_j,$$

$$\Rightarrow \alpha_j = 0$$

$$\text{Умоз: } \alpha_1 = \dots = \alpha_r = 0 \Rightarrow OK.$$



Theorem

$\forall A \in \operatorname{Mat}_{n,n}(F), \operatorname{rk} A = \operatorname{rk} A^T$, нүкісінде сипек n шарынан көмбейте-тигіз сипек δA сипектесінше дәйгүш.

Dok - lo

$\operatorname{rk} A = \operatorname{rk} A^T$ білмендең үз ар-дауын жасауда көздең олардың ти-тигіз сипек δA және δA^T .

Помылдардың үзілешіндең үз моза, чоның ти-тигіз сипек δA^T чесеңдең негын сипек сипектесінше.

Сипек.

$$A \in \mathbb{K}_n(F)$$

$$\Rightarrow 1) \operatorname{rk} A = n \Leftrightarrow \det A \neq 0.$$

$$2) \operatorname{rk} A < n \Leftrightarrow \det A = 0.$$

Dok - lo

Түз $\exists (1, 2, 3)$ сипек $\operatorname{rk} A$ көрсетсе жасауда $\det A \neq 0 \wedge \det = 0$ мәннең сипектесінде. B $\subset \mathbb{K}^3$ есемдегендегі сипек $\Rightarrow \operatorname{rk} < n \vee \det = 0$

Нем: Негізгілік сипек $\Rightarrow k=n \wedge \det \neq 0$



Оп.

Теорема. Mat A. ненулевое бесконечное множество из A. вычеркнутома некоторым строкам и столбцам. следы.

лемма:

S - подматрица δ $A \Rightarrow \text{rk } S \leq \text{rk } A$.

Доказательство.

Если $\text{rk } S = r$ и $r < \text{rk } A$, то среди строк δ S мин. нул., т.к. если бы одна из строк δ A тоже минимо ненулевыми.

→ Утверждение доказано, так как оно логично в предыдущем, и поэтому $\text{rk } S \leq \text{rk } A$. То есть утверждение доказано.

Оп.

Минор Mat A - определитель некоторой квадратной подматрицы δ A .

Пример:

$$A = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 \\ 4 & 5 & 6 \end{pmatrix} \quad \text{минор порядка } 1 - 6 \text{ шт.}$$

Теорема о ранге и минорах

I: Mat $n \times n$ (F) A содержит 3 неколинейные строки.

II: $\text{rk } A = 3$

III: Найдены три неколинейных минора A .

Замечание:

Неколинейные миноры δ A найденного порядка называются базисными минорами

Доказательство.

$\text{I} \Rightarrow \text{II}$ уже доказано.

Доказательство $\text{I} \Rightarrow \text{III}$

Также S - квадратная (M_n) подматрица δ A порядка r и $\det S \neq 0$. Тогда $\text{rk } S = r \Rightarrow \text{rk } S \leq \text{rk } A \Rightarrow r \leq \text{rk } A$.

$\Rightarrow \text{III} \leq \text{I}$.

Т.к. $\text{rk } A = r$, то есть δA содержит ровно r строк. Выберем δA мин. нул. среди строк из r строк $\delta A, \dots, \delta A_r$.

Т.к. δA - подматрица δA , состоящая из трех строк. Тогда $\text{rk } \delta A = r \Rightarrow \delta A$ имеет r неколинейных строк.

Т.к. C - подматрица δB , состоящая из трех строк, т.к. $\text{rk } C = r \Rightarrow \det C \neq 0$. \leftarrow Не является минором δA . $\Rightarrow \text{III} \geq \text{I}$ (иначе $\text{III} = \text{I}$)

Тригонометрические равенства и неравенства (15)

Thy. \exists (15) $Ax = b$, $A \in \text{Mat}_{m,n}(F)$, $x \in F^n$ -решение; $b \in F^m$

Теорема Кронекера-Кантори (15) (*).

(лучшее сближение) $\Leftrightarrow \text{rk } A = \text{rk } (A|b)$

Dok - bo.

Thm $\exists_{(1,2,3)}$ строка λ из $(A|b)$

- Максимальное решение (15) (*) сопр-са
 - Величина $\text{rk } A = \text{rk } (A|b)$ сопр-са
- \Rightarrow я-ло и сущест., когда $(A|b)$ имеет λ .

В смешанном виде: (15) (*) сближение \Leftrightarrow нет строк $(0 \dots 0 | \underline{b})$ \Leftrightarrow число строк в смешанном виде для A .

$\cup (A|b)$ сопр $\Leftrightarrow \text{rk } A = \text{rk } (A|b)$.

\rightarrow Для гипотезы) расширенной матрицы одно ком. строк.

Teop: \exists я-ло и сущ. решение.

Thy. (15) (*) сближение $\Leftrightarrow \text{rk } A = n$ (ненул.).

Dok - bo.

Все строки сближения к симметрии, когда A имеет смешанное выраж. В этом случае условие \Leftrightarrow нет строк в симметрии \Leftrightarrow полнос. в зеркале ненул.

$\Leftrightarrow A$ имеет n ненул. строк $\Leftrightarrow \text{rk } A = n$



Teop. Thy. $\text{rk } A$

* имеем единственное реш. $\Leftrightarrow \det A \neq 0$.

Dok - bo.

Единственное решение $\Leftrightarrow \text{rk } A = \text{rk } (A|b) = n$

$\Leftrightarrow \det A \neq 0$.

\rightarrow Если $\text{Mat } A$ n строк, $\text{rk } A = n$ не имеет решения.

\rightarrow Для гипотезы $\text{rk } A < n$

$\text{rk } A$ не имеет.

Задачи:

Единственое решение можно найти по формуле $x = A^{-1}b$ или по методу Крамера.

Т.к. $b = \vec{0}$ т.е. $\text{OCB}^*(*)$ означает.

$$\text{OCB } A\vec{x} = \vec{0}$$

$S \subseteq F^n$ - множество решений линейного уравнения в F^n .

Напоминание: Если $\det \text{OCB} \neq 0$ и это единственный ненулевой

решение:

$$x_0 = \frac{\Delta_1}{\Delta}, x_1 = \frac{\Delta_2}{\Delta}, x_2 = \frac{\Delta_3}{\Delta}.$$

↳ Определитель называется

Δ_i - определитель Мопусы в i -м
столбце решения

Приложение:

$$\dim S = n - \text{rk } A.$$

Nok_0

$$(A|0) \rightarrow (B|0) \leftarrow \text{УСВ.}$$

Т.к. r -число линейн. независимых строк в B . Тогда $r = \text{rk } A$.

число линейн. независимых

строк в S .
Следовательно, $\text{OCB}^*(*)$, состоящие из $n-r$ линейн. независимых строк $\Rightarrow \dim S = n-r = n - \text{rk } A$.

Задача