

17.02.2025

$V - \beta \cdot r$   $\log$  IR.

$Q: \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$  и в. оримо  $\text{Напоминание: } k \in \mathbb{Q} \text{ с. } \delta \in \mathbb{R}, -\text{многодим. } Q_2: \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{F} \mid Q_2(x) = Q(x)$

$$\left. \begin{array}{l} \text{By } @ = \delta_{e,e} \text{ & } \nabla_e \\ x = x_1 e_1 + \dots + x_n e_n \end{array} \right\} \Rightarrow Q_B(x) = (x_1, \dots, x_n) B \begin{pmatrix} x_1 \\ \vdots \\ x_n \end{pmatrix} = \sum_{i,j=1}^n b_{ij} x_i y_j = \sum_{i=1}^n b_{ii} x_i^2 = \sum_{1 \leq i \leq j \leq n} (b_{ij} + b_{ji}) x_i x_j$$

## Teopewa:

$\exists d \in \mathbb{Z}, \text{emo } Q \text{ unneen } \beta \text{ smal } \delta \text{gjue } \text{womk. bug. } (\text{Nam } d \in \{d_1, \dots, d_n\}, d_1, \dots, d_n \in \{-1, 0, 1\})$

$$\text{B koopg. } Q(v) = \chi_1^2 + \dots \chi_s^2 - \chi_{s+1}^2 - \dots - \chi_{s+j}^2$$

$S := \#^{n+1} b$  normale Luge

$\lambda := \#_{n-n} b$  simple base

Георгия. Яков Чернин.

Числа  $i_1 = 5$ ,  $i_2 = 4$ . Невыполнима задача о  $\delta$  с  $b$  номерами  $Q$  приводящая к нормальному диграфу.

Оп Подчиненность в организационной иерархии.

Число  $i_+$  — количество единиц в левом множестве  $A$ .

Чувані - Организаційні та економічні методи управління

Ogulokov kai. → Thorsjok lie lamen, zw.

$$\chi^2_i = \chi^2_{i_1} + \chi^2_{i_2}$$

↓  
Mnogo jodimica tylku nendoga domygu.

7.

$s + t = rk Q$ . — не является общим базисом  $\mathcal{S}, \mathcal{C} \Rightarrow$  оно можно умножить на некоторое число  $s$ .

Търсачът -  $\delta_c$  ѝ компонент  $Q$  трансформирана във вид

Tozga b' koop.

$$\therefore \text{dejice } D(v) = \chi_1^2 + \dots + \chi_s^2 - \chi_{s+1}^2 - \dots - \chi_{s+d}^2$$

$$\text{• } \exists \delta, \epsilon \in \mathbb{Q} \left( y \right) = x_{\cdot - 1}^2 - x_0^2 - \dots - x_{n-1}^2$$

Тривалості, якою  $S > S'$  (у чим більшість обумовлено).

$$\bigcap_{i=1}^s L = \langle e_1, \dots, e_s \rangle, \dim L = s.$$

$$L' = \langle e_1, \dots, e_n \rangle, \dim L' = k = n - s$$

$$\dim(L + L^\circ) \leq \dim V = n$$

$$\dim(L \cap L') = \dim L + \dim L' - \dim(L + L') \geq s + n - s' - n = s - s' > 0.$$

З) неотрицательный  $v \in L \cap L'$

$v \in L$ ,  $\Rightarrow Q(v) > 0 \Rightarrow v$  линейна в  $L$ , с гранич. в это лин. колб.  $e_1, \dots, e_s$ . Тогда  $Q(v) = \frac{x_1^2 + \dots + x_s^2 - (x_{s+1}^2 - \dots - x_n^2)}{T}$ . Очевидно  $Q(v) > 0$ .

с другой стороны:

$v \in L'$ ,  $\Rightarrow Q(v) \leq 0 \Rightarrow \frac{x_1^2 + \dots + x_s^2 - (x_{s+1}^2 - \dots - x_n^2)}{T} \leq 0$ , т.к.  $L' = \langle e_{s+1}, \dots, e_n \rangle$ , то  $x_i = 0$ .

В итоге,  $L = L'$ .



$\Rightarrow S = S'$

Пример

Следствие метода Якоби.

Т.к.  $\delta_k \neq 0 \forall k = 1, \dots, n$ . Тогда:

- Число  $i_+$  равно кол. сохранения знака плюс  $-1, 0, \dots, n$ .

Берем пару соседних элементов, если нет одинак. знак то они образуют сохранение знака, и перенесут знак иначе.

- Число  $i_-$  равно кол. сохранения знака минус  $-1, 0, \dots, n$ .

Итоги схемы.

$$i_+ = |\{i \mid \operatorname{sgn} \delta_i = \operatorname{sgn} \delta_{i-1}\}|$$

$$i_- = |\{i \mid \operatorname{sgn} \delta_i = -\operatorname{sgn} \delta_{i-1}\}| \quad (\delta_0 = 1)$$

Dok-a

Метод Якоби  $\Rightarrow$  существует базис  $e^i \in V$ , в котором  $Q$  приводит к

$$Q(v) = \delta_1 x_1^2 + \frac{\delta_2}{\delta_1} x_2^2 + \dots + \frac{\delta_n}{\delta_{n-1}} x_n^2 \rightarrow \text{Канонический вид.}$$

Переход к каноническому виду, подходит предложенное.

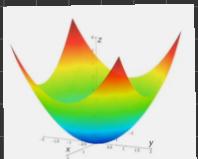
$Q: V \rightarrow \mathbb{R}$  — кв. ф.

Термин	Обозн.	Условие	Нормальный вид	Индексы инерции
Положительно определённая	$Q > 0$	$Q(x) > 0 \quad \forall x \neq 0$	$x_1^2 + \dots + x_n^2$	$i_+ = n, i_- = 0$
Отрицательно определённая	$Q < 0$	$Q(x) < 0 \quad \forall x \neq 0$	$-x_1^2 - \dots - x_n^2$	$i_+ = 0, i_- = n$
Неотрицательно определённая	$Q \geq 0$	$Q(x) \geq 0 \quad \forall x$	$x_1^2 + \dots + x_n^2$	$i_+ = k, i_- = 0$
Неположительно определённая	$Q \leq 0$	$Q(x) \leq 0 \quad \forall x$	$-x_1^2 - \dots - x_n^2$	$i_+ = 0, i_- = k$
Неопределенная	$-$	$\exists x: Q(x) > 0 \quad \forall x \neq 0, \exists y: Q(y) < 0$	$x_1^2 + \dots + x_{s+1}^2 - \dots - x_n^2$	$i_+ = s \geq 1, i_- = t \geq 1$

Пример 1

$$V = \mathbb{R}^2$$

$$Q(x, y) = x^2 + y^2$$



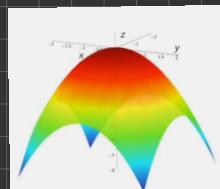
Пример 2

$$V = \mathbb{R}^2$$

$$Q(x, y) = -x^2 - y^2$$

$$Q < 0$$

$Q > 0$  — каноническое.

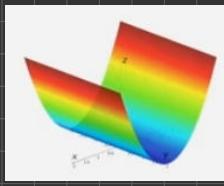


Пример 3.

$$V = \mathbb{R}^2$$

$$Q(x, y) = x^2$$

$$Q \geq 0.$$

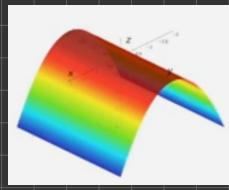


Пример 4.

$$V = \mathbb{R}^2$$

$$Q(x, y) = -x^2$$

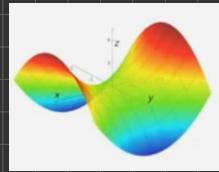
$$Q \leq 0.$$



Пример 5.

$$V = \mathbb{R}^2$$

$$Q(x, y) = x^2 - y^2$$



$Q$  неопределима

Напоминание из линейного - линейного.

$f: \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$  - некоторый график.

$x_0 \in \mathbb{R}$  - некоторая точка

Если  $f$  дифференцируема в точке  $x_0$ , то для малого приращения  $y$  имеет

$$f(x_0 + y) = f(x_0) + ay + o(y), \text{ где } a = f'(x_0), b = f''(x)/2.$$

Предложение 1. (Неоднозначное значение локального экстремума).

Если  $f$  в точке  $x_0$  имеет локальный экстремум, то  $f'(x_0) = 0$ .

Предложение 2. (Достаточное условие локального экстремума)

Т.к.  $f'(x_0) = 0$ . Тогда

• Если  $f''(x_0) > 0$ , то  $f$  в точке  $x_0$  имеет локальный минимум.

• Если  $f''(x_0) < 0$ , то  $f$  в точке  $x_0$  имеет локальный максимум.

Применение квадратичных форм.

(1)  $f: \mathbb{R}^n \rightarrow \mathbb{R}$  - ф.

$x_0 \in \mathbb{R}^n$  - точка.

Если  $f$  дифференцируема в точке  $x_0$ , то для малого приращения  $y = \begin{pmatrix} y_1 \\ \vdots \\ y_n \end{pmatrix} \in \mathbb{R}^n$  имеет

$$f(x_0 + y) = f(x_0) + \underbrace{a_1 y_1 + \dots + a_n y_n}_{\text{линейная форма}} + \underbrace{\sum_{i=1}^n b_{ii} y_i^2}_{\text{дифференциал}} + \underbrace{\sum_{1 \leq i < j} 2b_{ij} y_i y_j + o(|y|^2)}_{O(y)}$$

$$O(y)$$

Предложение 1. (Неоднозначное значение локального экстремума).

Если  $f$  в точке  $x_0$  имеет локальный экстремум, то  $\mathcal{J}(y) \equiv 0$  ( $a_1, \dots, a_n = 0$ ).

Программа 2 (построение задачи линейного программирования / его оптимизации).

Th.  $I(y) = 0$ . Тогда:

- $Q(y) > 0 \Rightarrow b \geq 0$  лок. мин.
- $Q(y) < 0 \Rightarrow b \leq 0$  лок. макс.
- Если  $Q$  неопред., то  $b \geq 0$  не имеет лок. фксп.

Th.

$$Q: V \rightarrow \mathbb{R} \text{ и } \delta_k$$

$\mathcal{B} = (e_1, \dots, e_n) - d.c V \quad \mathcal{B} = B(Q, \varnothing) \rightarrow$  Максимизация программы  $Q: V \rightarrow \mathbb{R}$  в  $\mathcal{B}$ . - Mat. condition  $\delta_k \geq 0$  неявные ограничения  $\rightarrow$  линейное ограничение, которое линейно по 2-му коэффициенту.

$\delta_k = k\text{-ий элемент } \mathcal{B}$

Теорема. Критерий Сильвестра.

$$Q > 0 \Leftrightarrow \delta_k > 0 \quad \forall k = 1, \dots, n.$$

Dok.-o.  $\Leftarrow$  Очевидно по следующему из условия. Якобы.

$$c_1 = \dots = c_n = 0 \Rightarrow Q > 0.$$

$\Rightarrow Q > 0$ .

Мы знаем что  $d_1, \dots, d_n$  есть комп.  $D$  с положительными числами,

$$\Rightarrow \exists C \in M_n(\mathbb{R}), \text{такое } C^T D C = E \Leftrightarrow \det C^T \det D \det C = 1 \Rightarrow \det D = \frac{1}{(\det C)^2} > 0 \Rightarrow \delta_n > 0 \text{ очевидно из условия}$$

Остается показать что остальные элементы тоже.

$\forall k = 1, \dots, n$  Mat.  $\mathcal{B}$  - Mat. ограниченная программа  $\mathcal{B}$  на лог. пространстве  $\langle e_1, \dots, e_n \rangle$ . Тогда по т. Сильвестра:

$\mathcal{B}$  - Правильная к.п.  $Q$  - сильно д.п.

При ограничении  $b_k \geq 0$  на лог.пр.  $\mathcal{B} \langle e_1, \dots, e_n \rangle$   
б)  $d.c (e_1, \dots, e_n)$  несомн. Mat.  $\mathcal{B}_k \Rightarrow$   
 $\delta_k = \det B_k \geq 0$ ,  
из пред.

След. критерий определяет определенность.  $Q < 0 \Leftrightarrow \begin{cases} \delta_k < 0 & \forall k \text{ неявн.} \\ \delta_k > 0 & \forall k \text{ явн.} \end{cases}$



Dok.

$$Q < 0 \Leftrightarrow -Q > 0 ; \mathcal{B}(-Q, \varnothing) = -\mathcal{B} ; -\delta_k (-\mathcal{B}) = (-1)^k \cdot \delta_k (\mathcal{B}).$$



Это критерий Тюнинграндса:

Если  $\mathcal{B}$  - линейное пр. на  $k$ -разн. лог. пространстве  $\mathbb{R}^k$  то  $\mathcal{B}$  - сильно д.п.  $\Leftrightarrow \mathcal{B} \subset \mathbb{R}^k$ .

Доказул.:

1)  $(\cdot, \cdot)$  - сильно д.п.

2) К.п.  $Q(x) = (x, x)$  является полиномом опр.

Пример.

1)  $\mathbb{E} = \mathbb{R}^n$ ,  $(x, y) = x_1 y_1 + \dots + x_n y_n$  смеш. скал. произв.

$$(x, x) = x_1^2 + \dots + x_n^2.$$

2)  $\mathbb{E} = \text{Mat}_{m \times n}(\mathbb{R})$ ,  $(A, B) = \text{tr}(A^T B)$ .

$$(A, A) = \text{tr}(A^T A) = \sum_{i=1}^m \sum_{j=1}^n a_{ij}^2$$

3)  $\mathbb{E} = C[a, b] \rightarrow$  Квадратичное выражение на  $[a, b]$ .

$$(f, g) = \int_a^b f(x) g(x) dx. \rightarrow \text{Если } f = 0, \text{ то } \text{такое выражение}$$

$$(f, f) = \int_a^b f^2(x) dx. \rightarrow \text{Оно} \rightarrow \text{последовательность} \in \mathbb{R}.$$

Замечание.

Важное свойство  $\mathbb{E}$  и  $\mathbb{E}$  с точностью  $(\cdot, \cdot)$

Оп. Длина первого в  $\mathbb{E}$

Длина первого в  $\mathbb{E}$  — величина  $|x| := \sqrt{(x, x)}$

Что 1.  $|x| > 0$ , только  $|x| = 0 \Leftrightarrow x = 0$ . (Угл. пред. определения)

Что 2.  $\lambda \in \mathbb{R} \Rightarrow |\lambda x| = |\lambda| \cdot |x|$ .

Пример. ①  $\mathbb{E} = \mathbb{R}^n$  со смеш.  $(\cdot, \cdot)$

$$x = (x_1, \dots, x_n) \Rightarrow |x| = \sqrt{x_1^2 + \dots + x_n^2}$$

②  $\mathbb{E} = \text{Mat}_{m \times n}(\mathbb{R}) \Rightarrow |A|$  — норма  $\text{prodeleniya Mat. A}$ .