# Методы оптимизации. ДЗ на октябрь.

## ПРОХОРОВ ЮРИЙ, 776

## 1 Conjugate (dual) sets

**Опр.** Пусть  $S \subset \mathbb{R}^n$ . Сопряженным или двойственным множеством ко множеству S называется

$$S^* = \{ y \in \mathbb{R}^n \mid \langle x, y \rangle \ge -1 \ \forall x \in S \}$$

**Опр.** Пусть  $S \subset \mathbb{R}^n$  — конус. Сопряженным конусом называется

$$K^* = \{ y \in \mathbb{R}^n \mid \langle x, y \rangle \ge 0 \ \forall x \in K \}$$

Свойства:

- $S^*$  всегда выпукло, замкнуто и содержит 0.
- $S^* = \bigcap_{x \in S} \{y \mid \langle x, y \rangle \ge -1\}$  пересечение полупространств.
- $S^* = (\overline{S})^*, \quad S^* = (\text{conv}S)^*, \quad S^* = (S \cup \{0\})^*$
- $S^{**} = \overline{\operatorname{conv}(S \cup \{0\})}$
- $\bullet \left(\bigcup_{\alpha} S_{\alpha}\right)^* = \bigcap_{\alpha} S_{\alpha}^*$
- Для конуса K и произвольного множества S:  $(S+K)^* = S^* \cup K^*$
- ullet Для конусов  $K_1, K_2,$  имеющих внутреннюю точку:  $(K_1 \cap K_2)^* = K_1 + K_2$

Теорема. Сопряженным ко множеству

$$S = \operatorname{conv}(x_1, \dots, x_k) + \operatorname{cone}(x_{k+1}, \dots, x_m)$$

является полиэдр (многогранник)

$$S^* = \left\{ p \mid \langle p, x_i \rangle \ge -1, \ i = \overline{1, k}, \ \langle p, x_j \rangle \ge 0, \ j = \overline{k + 1, m} \right\}$$

## Задача 1

Найти сопряженное множество к конусу  $S = \text{cone}\{(-3,1),(2,3),(4,5)\}.$ 

#### Решение:

Согласно теореме выше, строим перпендикуляры к граням конуса, и тогда сопряженным конусом будет множество между этими перпендикулярами.

На рисунке 1 изображен конус S, а на рисунке 2 — сопряженный к нему конус  $S^*$  (см. ниже).

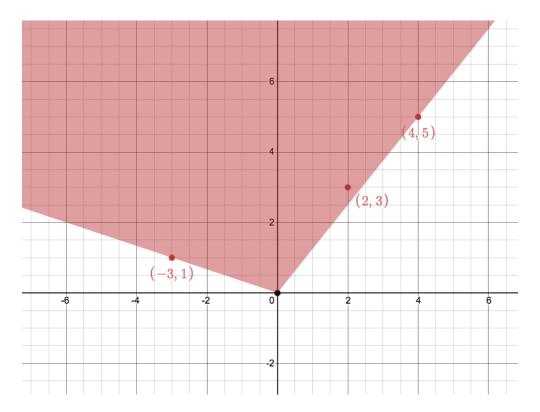


Рис. 1: Конус S

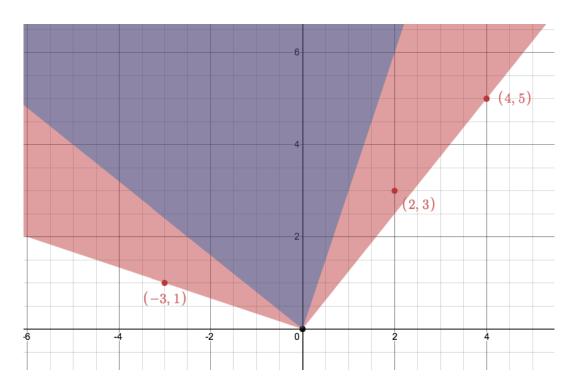


Рис. 2: Конус S (красный), сопряженный конус  $S^*$  (синий)

— Найти  $S^*, S^{**}, S^{***}$  для

$$S = \left\{ x \mid x_1 + x_2 \ge 0, \ 2x_1 + x_2 \ge -4, \ -2x_1 + x_2 \ge -4 \right\}$$

### Решение:

Заметим, что

$$S = \operatorname{conv}\left\{(-4, 4), \left(\frac{4}{3}, -\frac{4}{3}\right)\right\} + \operatorname{cone}\left\{(-1, 2), (1, 2)\right\}$$

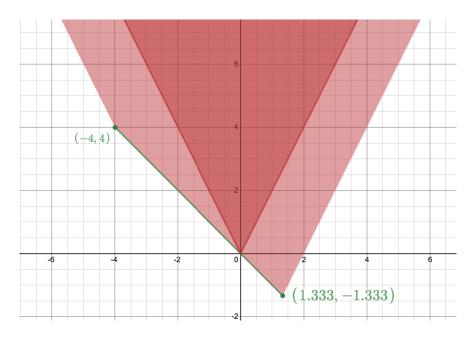


Рис. 3: Множество S

Тогда по теореме:

$$S^* = \{2y - x \ge 0\} \cap \{2y + x \ge 0\} \cap \left\{y \le x + \frac{3}{4}\right\} \cap \left\{y \ge x - \frac{1}{4}\right\}$$

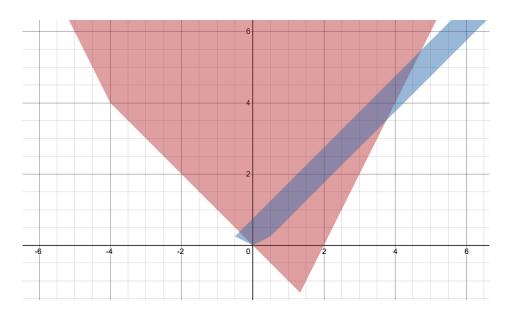


Рис. 4: Множество S (красный), множество  $S^*$  (синий)

Множества S и  $S^*$  выпуклы, замкнуты и содержат 0, поэтому  $S^{**}=S,\ S^{***}=S^*.$ 

Найти сопряженный конус к конусу симметричных положительно полуопределенных матриц  $\mathbb{S}^n_+$ .

#### Решение:

Источник решения: Stephen Boyd, Convex Optimization, p. 52, example 2.24

В пространстве матриц скалярное произведение задается естественным образом:

$$\langle X, Y \rangle = \sum_{i} \sum_{j} x_{ij} y_{ij} = \operatorname{tr}(X^{T}Y)$$

Покажем, что  $\mathbb{S}^n_+$  — самосопряженный конус, то есть  $(\mathbb{S}^n_+)^* = \mathbb{S}^n_+$ . Другими словами,

$$Y\succeq 0 \qquad \Longleftrightarrow \qquad \operatorname{tr}(X^TY) \geq 0 \ \, \forall X\succeq 0$$

Покажем два включения.

1.  $(\mathbb{S}^n_+)^* \subset \mathbb{S}^n_+$ 

Пусть  $Y \in (\mathbb{S}^n_+)^*$ . Допустим,  $Y \not\in \mathbb{S}^n_+$ . Это означает, что

$$\exists q \in \mathbb{R}^n : \quad q^T Y q = \sum_{i,j=1}^n y_{ij} q_i q_j = \sum_{i,j=1}^n (q q^T)_{ij} y_{ij} = \langle q q^T, Y \rangle < 0 \tag{*}$$

Однако, как известно, матрица  $qq^T \in \mathbb{S}^n_+$ , значит, так как  $Y \in (\mathbb{S}^n_+)^*$ :

$$\langle Y, qq^T \rangle \ge 0$$
 — противоречие  $\Longrightarrow$   $y \in \mathbb{S}^n_+$ 

2.  $(\mathbb{S}^n_+)^* \supset \mathbb{S}^n_+$ 

Пусть  $X,Y \in \mathbb{S}^n_+$ . Надо показать, что  $\langle X,Y \rangle \geq 0$ . Для любой симметричной матрицы существует ОНБ из собственных векторов, в котором она имеет диагональный вид:

$$X=V\Lambda V^T, ~~\Lambda=\mathrm{diag}(\lambda_1,\dots,\lambda_n)\succeq 0 ~~\Longrightarrow ~~ X=\sum_{i=1}^n \lambda_i v_i v_i^T, ~~v-$$
 столбцы  $V$ 

Тогда скалярное произведение матриц можно записать в виде (с учетом симметричности матриц):

$$\langle X, Y \rangle = \operatorname{tr}\left(Y \sum_{i=1}^{n} \lambda_i v_i v_i^T\right) = \sum_{i=1}^{n} \lambda_i \operatorname{tr}(Y v_i v_i^T) = \sum_{i=1}^{n} \lambda_i v_i^T Y v_i \ge 0$$

Последнее равенство получается так же, как и цепочка равенств (\*). Итак,  $Y \in (\mathbb{S}^n_+)^*$ .

#### Задача 4

Найти сопряженный конус для

$$K = \{(x, y, z) \mid y > 0, \ ye^{x/y} \le z\}$$

#### Решение:

Надо найти такие (a, b, c), что из

$$\left\{ \begin{array}{l} ye^{x/y} \le z \\ y > 0 \end{array} \right. \Longrightarrow ax + by + cz \ge 0$$

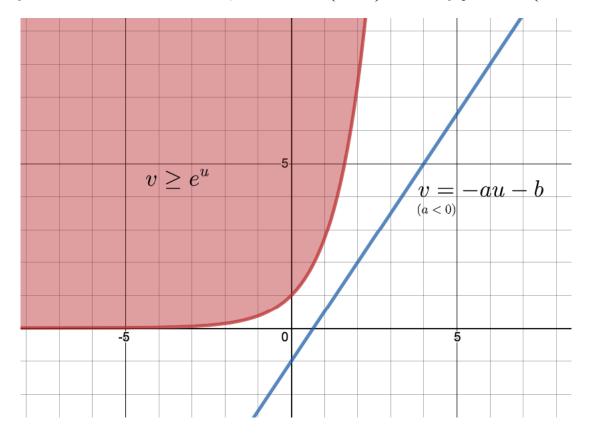
Обозначая  $u=\frac{x}{y},\ v=\frac{z}{y},$  получаем условие:

$$v > e^u \implies au + b + cv > 0$$

Так как  $K^*$  — конус, то достаточно рассмотреть три случая: c = -1, c = 0, c = 1. Остальные случаи получаются умножением на положительную константу.

#### 1. c = 1

Нужно найти такие константы a и b, чтобы область  $\{v \geq e^u\}$  лежала внутри области  $\{v \geq -au-b\}$ 



Это произойдет тогда и только тогда, когда синяя прямая на графике выше лежит ниже экспоненты. При a>0 это невозможно. При a=0 получается условие  $b\geq 0$ . При a<0 найдем условие на касание:

$$\begin{cases} e^u = -au - b \\ e^u = -a \end{cases} \implies b = a(1 - \ln(-a))$$

Итак при 
$$c = 1$$
:  $a < 0$ :  $b \ge a(1 - \ln(-a))$ 

 $a=0: b \ge 0$ 

a > 0: нет таких b

2. c = 0.

Нужно, чтобы  $\{v \geq e^u\} \subset \{au+b \geq 0\}$ . Это невозможно ни при каких a и b, так как au+b=0 — вертикальная прямая.

3. c < 0.

Аналогично, условие  $\{v \geq e^u\} \subset \{v \leq au + b\}$  не выполнено ни при каких a и b, так как первое множество неограничено сверху при любых u.

Собирая все вместе, имеем

$$K^* = \left\{ \lambda(a,b,1) \; \middle| \; \lambda \geq 0, \; \begin{array}{l} \text{если} \; a=0, \; \text{то} \; b \geq 0 \\ \text{если} \; a<0, \; \text{то} \; b \geq a \big(1-\ln(-a)\big) \end{array} \right\}$$

Найти сопряженное множество для

$$S = \operatorname{conv} \big\{ (-4, -1), (-2, -1), (-2, 1) \big\} + \operatorname{cone} \big\{ (1, 0), (2, 1) \big\}$$

## Решение:

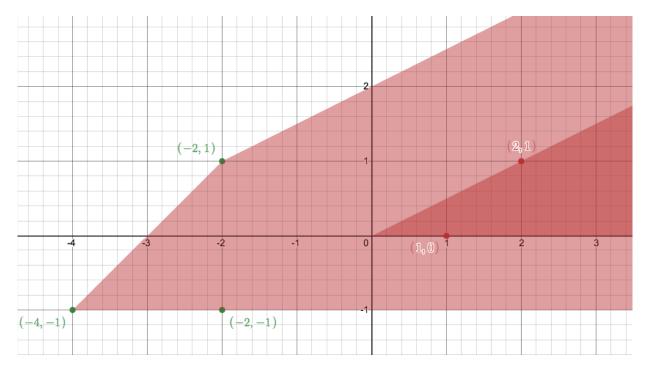


Рис. 5: Множество S

По теореме выше, имеем:

$$S^* = \{y+4x \leq 1\} \cap \{y+2x \leq 1\} \cap \{y-2x \geq -1\} \cap \{x \geq 0\} \cap \{y+2x \geq 0\}$$

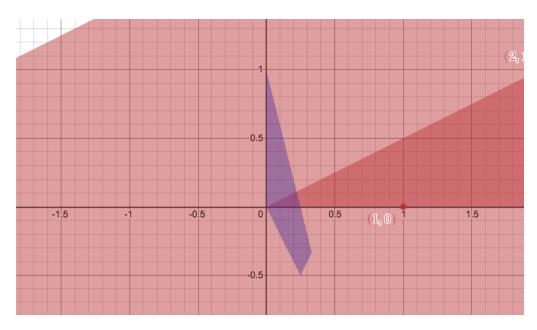


Рис. 6: Множество  $S^*$ 

Доказать, что если определить сопряженное множество как

$$S^* = \{ y \mid \langle x, y \rangle \le 1 \ \forall x \in S \},\$$

то  $B_1(0) = \{x \mid \langle x, x \rangle \leq 1\}$  — единственное самосопряженное множество.

#### Решение:

1. Покажем, что  $B = B_1(0)$  — самосопряженное множество.

Пусть  $y \in B$ . Тогда для любого  $x \in B$  по неравенству Коши-Буняковского:

$$\langle x, y \rangle \le |\langle x, y \rangle| \le ||x|| ||y|| \le 1 \cdot 1 = 1 \implies y \in B^*$$

Пусть  $y\in B^*$ . Тогда для любого  $x\in B$  выполнено  $\langle x,y\rangle\leq 1$ . Если y=0, то  $y\in B.$  При  $y\neq 0$  возьмем  $x=\frac{y}{\|y\|}\in B,$  и тогда

$$\langle x,y \rangle = \frac{\langle y,y \rangle}{\|y\|} = \|y\| \le 1 \qquad \Longrightarrow \qquad y \in B$$

2. Покажем, что если  $S \subset S^*$ , то  $S \subset B_1(0)$ .

Пусть  $x \in S \subset S^*$ . Тогда  $\forall y \in S^* \ \langle x,y \rangle \leq 1$ . При y=x имеем:

$$\langle x, y \rangle = ||x||^2 \le 1 \qquad \Longrightarrow \qquad x \in B_1(0)$$

3. Покажем, что если  $S^* \subset S \subset B_1(0)$ , то  $B_1(0) \subset S$ .

Имеем, что если  $\langle x,y\rangle$   $\forall x\in S$ , то  $y\in S$ . Покажем, что произвольный  $y\in B_1(0)$  удовлетворяет этому условию, учитывая, что  $S\subset B_1(0)$ . По неравенству Коши-Буняковского для любого  $x\in S$ :

$$\langle x, y \rangle \le ||x|| ||y|| \le 1 \implies y \in S$$

Из пунктов 1, 2, 3 следует утверждение задачи.

**Утв.** 1 Пусть A — невырожденная матрица,  $S \subset \mathbb{R}^n$ . Тогда  $(AS)^* = A^{-T}S^*$ .

Доказательство. Обозначим P = AS. Тогда

$$P^* = \{q \mid q^T p \ge -1 \ \forall p \in P\} = \{q \mid q^T A x \ge -1 \ \forall x \in S\} = \{q \mid (A^T q)^T x \ge -1 \ \forall x \in S\} = \{A^{-T} y \mid y^T x \ge -1 \ \forall x \in S\} = A^{-T} S^* \quad \Box$$

## Задача 7

Найти сопряженное множество к эллипсоиду

$$S = \left\{ x \in \mathbb{R}^n \mid \sum_{i=1}^n a_i^2 x_i^2 \le 1 \right\}$$

#### Решение:

Сделаем преобразование с матрицей

$$A = \operatorname{diag}(a_1, \dots, a_n), \quad a_i > 0$$

Тогда  $P = AS = B_1(0)$  — единичный шар. Известно, что это самосопряженное множество, поэтому  $P^* = B_1(0)$ . С другой стороны, в силу утверждения 1:

$$P^* = A^{-T}S^* \qquad \Longrightarrow \qquad S^* = A^TP^* = AB_1(0) = A\left\{x \mid \sum_{i=1}^n x_i^2 \le 1\right\} = \left\{y \mid \sum_{i=1}^n \frac{y_i^2}{a_i^2} \le 1\right\}$$

Выпишу еще какие-то утверждения, которые я получил, пока решал задачи.

**Утв. 2** Пусть L — подпространство евклидового пространства X. Тогда  $L^* = L^\perp$ , где  $L^\perp$  — ортогональное дополнение L.

Доказательство.

По определению, в евклидовом пространстве задано некоторое скалярное произведение  $\langle x,y \rangle$ . Покажем два включения. Сразу заметим, что L — конус.

1. 
$$L^* \subset L^{\perp}$$

Пусть  $y \in L^*$ . Тогда  $\forall x \in L$ , так как  $(-x) \in L$ :

$$\langle x, y \rangle \ge 0, \ \langle -x, y \rangle \ge 0 \implies \langle x, y \rangle = 0 \implies y \in L^{\perp}$$

 $2. L^* \supset L^{\perp}$ 

Пусть 
$$y \in L^{\perp}$$
. Тогда  $\forall x \in L$ :

$$\langle x, y \rangle = 0 \ge 0 \qquad \Longrightarrow y \in L^*$$

**Следствие.** Пусть  $\mathbb{A}_n$  — множество антисимметричных матриц порядка n. Тогда  $(\mathbb{A}_n)^* = \mathbb{S}_n$ 

Доказательство.

В силу утверждения 2, достаточно показать, что  $(\mathbb{A}_n)^{\perp} = \mathbb{S}_n$ . Покажем два включения.

1. 
$$(\mathbb{A}_n)^{\perp} \subset \mathbb{S}_n$$

Пусть  $Y \in (\mathbb{A}_n)^{\perp}$ . Тогда возьмем антисимметричную матрицу A такую, что

$$a_{ij} = 0$$
, кроме  $a_{kl} = -a_{lk} = 1 \ (k \neq l)$ 

Тогда

$$\langle Y, A \rangle = y_{kl} - y_{lk} = 0 \implies y_{kl} = y_{lk} \quad \forall k \neq l \implies Y \in \mathbb{S}_n$$

$$2. (\mathbb{A}_n)^{\perp} \supset \mathbb{S}_n$$

Пусть  $Y \in \mathbb{S}_n$ . Тогда для любой антисимметричной матрицы A:

$$\langle Y, A \rangle = \sum_{i,j=1}^{n} y_{ij} a_{ij} = \sum_{i < j} (y_{ij} a_{ij} - y_{ij} a_{ij}) = 0 \implies Y \in (\mathbb{A}_n)^{\perp}$$

## 2 Conjugate functions

**Опр.** Пусть  $f: \mathbb{R}^n \to \mathbb{R}$ . Сопряженной к функции f функцией называется

$$f^*(y) = \sup_{x \in \mathbb{R}^n} (\langle y, x \rangle - f(x))$$

Областью определения  $f^*$  является множество таких y, что супремум в определении выше конечен.

Свойства:

- $f^*$  выпуклая функция;
- $f^{**} = f \iff f$  выпуклая замкнутая функция (*Теорема Фенхеля-Моро*);
- Неравенство Фенхеля-Юнга:  $f(x) + f^*(y) \ge \langle y, x \rangle$
- Если  $f(x) \le g(x)$ , то  $f^*(y) \ge g^*(y)$
- Если  $f(x,y) = f_1(x) + f_2(y)$  и функции  $f_1, f_2$  выпуклы, то  $f^*(p,q) = f^*(p) + f^*(q)$

Как искать сопряженную функцию к дифференцируемой фукнции f(x):

- 1. Положить  $g(x,y) = \langle y, x \rangle f(x)$ .
- 2. Определить, при каких  $y \sup_{x \in \mathbb{R}} g(x,y)$  конечен это область определения  $f^*$ .
- 3. Найти максимум g(x,y) по x:  $\nabla_x g(x,y) = y \nabla f(x) = 0$ . Часто получается (но не всегда), что все значения y, при которых уравнение  $y = \nabla f(x)$  разрешимо относительно x, есть область определения  $f^*$ .
- 4. Выразить x через y и подставить в g(x,y) это выражение для  $f^*(y)$ .

**Опр.** Пусть  $(X, \|\cdot\|)$  — линейное нормированное пространство. Сопряженным пространством  $X^*$  называется множество всех линейных непрерывных функционалов на X.

Действие функционала  $y \in X^*$  на элементе  $x \in X$  обозначается  $\langle y, x \rangle$ .

Опр. Сопряженной нормой (dual norm) на  $X^*$  называется функция  $\|\cdot\|_*: X^* \to \mathbb{R}$ :

$$||y||_* = \sup_{x \neq 0} \frac{\left|\langle y, x \rangle\right|}{||x||} = \sup_{\|x\| \leq 1} \left|\langle y, x \rangle\right|$$

Свойства:

- $(X^*, \|\cdot\|_*)$  линейное нормированное пространство.
- Неравенство Коши-Буняковского-Шварца:  $\langle y, x \rangle \leq \|y\|_* \cdot \|x\|$ .
- Сопряженным пространством ко множеству столбцов  $\mathbb{R}^n$  является множество всех строк  $\mathbb{R}^n$ , а  $\langle y, x \rangle$  является обычным скалярным произведением.
- Сопряженной нормой к  $\|\cdot\|_p$  на  $\mathbb{R}^n$  является  $\|\cdot\|_q$ , где  $\frac{1}{n}+\frac{1}{q}=1, \ p>1.$
- Сопряженной нормой к  $\|\cdot\|_1$  является  $\|\cdot\|_{\infty}$ , сопряженной нормой к  $\|\cdot\|_{\infty}$  является  $\|\cdot\|_1$ .
- Норма  $\|\cdot\|_2$  самосопряжена.

Сопряженная норма не является сопряженной функцией для f(x) = ||x||. Сопряженной функцией будет

$$f^*(y) = \begin{cases} 0 & , & ||y||_* \le 1; \\ +\infty & , & \text{иначе.} \end{cases}$$

Найти  $f^*(y)$ , если  $f(x) = -\frac{1}{x}, \ x > 0.$ 

#### Решение:

$$g(x,y) = yx + \frac{1}{x}.$$

При y > 0:  $g(x, y) \to +\infty$  при  $x \to +\infty$ .

При  $y \le 0$ :  $g(x,y) \to +\infty$  при  $x \to +0$ .

Поэтому  $f^*(y)$  нигде не определена, либо  $f^*(y) = +\infty \quad \forall y \in \mathbb{R}.$ 

## Задача 2

Найти  $f^*(y)$ , если  $f(x) = -\frac{1}{2} - \ln x$ , x > 0.

#### Решение:

$$g(x,y) = yx + \frac{1}{2} + \ln x.$$

При  $y \ge 0$ :  $g(x,y) \to +\infty$  при  $x \to +\infty$ .

При y < 0 найдем максимум:  $\nabla_x g(x,y) = y + \frac{1}{x} = 0 \implies x = -\frac{1}{y}$ .

$$f^*(y) = -\frac{1}{2} - \ln(-y), \qquad y < 0$$

## Задача 3

Найти  $f^*(y)$ , если  $f(x) = \log \sum_{i=1}^n e^{x_i}$ .

#### Решение:

$$g(x,y) = y^T x - \log \sum_{i=1}^n e^{x_i}.$$

$$\nabla g(x,y) = 0 \iff y_k = \frac{e^{x_k}}{\sum_{i=1}^n e^{x_i}} \quad \forall k = \overline{1,n} \qquad (*$$

Легко видеть, что (\*) разрешимо тогда и только тогда, когда

$$y_k > 0 \ \forall k, \qquad y_1 + \ldots + y_n = \mathbf{1}^T y = 1$$

Покажем, что множество таких y (но с нестрогим неравенством:  $y_k \ge 0$ ) будет областью определения  $f^*$ :

- Пусть  $\exists y_k < 0.$  Тогда  $g(x,y) \to +\infty$  при  $x_k \to -\infty, \ \ x_i = 0 \ \ (i \neq k).$
- Пусть  $y \succeq 0$ , но  $\mathbf{1}^T y \neq 1$ .

Тогда при  $x = t\mathbf{1} = (t, \dots, t)$ :  $g(x, y) = t \cdot \mathbf{1}^T y - t - \log n$ 

Это выражение стремится к  $+\infty$ . При  $\mathbf{1}^T y < 1$  это происходит при  $t \to -\infty$ , а при  $\mathbf{1}^T y > 1$  — при  $t \to +\infty$ .

Теперь вычислим саму сопряженную функцию:

$$\bullet \ y \succ 0, \ \mathbf{1}^T y = 1.$$

$$y_k = \frac{e^{x_k}}{\sum_{i=1}^n e^{x_i}} \implies x_k = \log y_k + \log \sum_{i=1}^n e^{x_i} \implies$$

$$f^*(u) = \sum_{i=1}^n e^{x_i} \qquad f(x) = \sum_{i=1}^n e^{x_i} \log \sum_{i=1}^n e^$$

$$f^*(y) = \sum_{k=1}^n y_k x_k - f(x) = \sum_{k=1}^n y_k \log y_k + \mathbf{1}^T y \cdot \log \sum_{i=1}^n e^{x_i} - \log \sum_{i=1}^n e^{x_i} = \sum_{k=1}^n y_k \log y_k$$

• 
$$y_1 = \ldots = y_m = 0$$
 (для определенности),  $\mathbf{1}^T y = 1$ .

$$g(x,y) = \sum_{k=m+1}^n y_k x_k - f(x)$$
. Это выражение достигает супремума при

$$x_1, \dots, x_m \to -\infty, \quad x_k = \log y_k + \log \sum_{i=m+1}^n e^{x_i}, \quad k = \overline{m+1, n}$$

Итак, если положить  $0 \log 0 = 0$ , то

$$f^*(y) = \begin{cases} \sum_{k=1}^n y_k \log y_k, & y \succeq 0, \ \mathbf{1}^T y = 1; \\ +\infty, & \text{иначе.} \end{cases}$$

## Задача 4

Найти 
$$f^*(y)$$
, если  $f(x) = -\sqrt{a^2 - x^2}$ ,  $|x| < a$ ,  $a > 0$ .

#### Решение:

$$g(x,y) = yx + \sqrt{a^2 - x^2}.$$

$$\nabla_x g(x,y) = y - \frac{x}{\sqrt{a^2 - x^2}} = 0 \quad \Longrightarrow \quad x = \frac{ay}{\sqrt{1 + y^2}}$$
$$f^*(y) = a\sqrt{1 + y^2}, \quad y \in \mathbb{R}.$$

### Задача 5

Найти  $f^*(Y)$ , если  $f(X) = -\log \det X$ ,  $X \in \mathbb{S}_{++}^n$ .

#### Решение:

Будем предполагать, что задача рассматривается в линейном пространстве симметричных матриц со скалярным произведением  $\langle X,Y \rangle = \mathbf{tr} XY$ .

$$q(X,Y) = \langle Y, X \rangle + \log \det X.$$

$$\nabla_X g(X, Y) = Y + \nabla(\log \det X) = Y + X^{-T} = Y + X^{-1} = 0 \implies X = -Y^{-1}$$

Найдем, при каких Y значение  $f^*$  конечно:

• Пусть  $Y \neq 0$ .

Тогда  $\exists$  собственное значение  $\lambda \geq 0$  и собственный вектор e (пусть он нормирован на 1). Рассмотрим  $X = I + tee^T$ . Тогда

$$q(X,Y) = \mathbf{tr}Y + t \cdot \mathbf{tr}(Yee^T) + \log \det(I + tuu^T) = \mathbf{tr}Y + \lambda t||e|| + \log \det(I + tuu^T)$$

Заметим, что матрица  $ee^T$  имеет ранг 1 и что ее единственное ненулевое собственное значение равно 1, а соответствующим собственным вектором является e. Поэтому собственные значения матрицы  $tee^T - \{t, 0, \dots, 0\}$ , а матрицы  $I + tee^T - \{1 + t, 1, \dots, 1\}$ . Значит,  $\det(I + tee^T) = 1 + t$ .

$$g(X,Y) = \mathbf{tr}Y + \lambda t + \log(1+t) \to +\infty$$
 при  $t \to +\infty$ 

• Пусть  $Y \prec 0$ .

Тогда Y невырождена, значит, уравнение  $\nabla g(X,Y)=0$  разрешимо относительно  $X\colon\ X=-Y^{-1}.$ 

$$f^*(Y) = \log \det(-Y^{-1}) - n = -\log \det(-Y) - n$$

Итак,

$$f^*(Y) = \begin{cases} -\log \det(-Y) - n &, Y \in -\mathbb{S}^n_{++}; \\ +\infty &, \text{ иначе.} \end{cases}$$

## Задача 6

Доказать, что если f(x)=g(Ax), то  $f^*(y)=g^*(A^{-T}y)$ , где A — невырожденная матрица.

### Решение:

Имеем по определению:

$$g^*(q) = \sup_{p \in \mathbb{R}^n} \left( q^T p - g(p) \right)$$

Тогда для функции f(x) = g(Ax):

$$f^*(y) = \sup_{x \in \mathbb{R}^n} (y^T x - g(Ax)) = \left[ p = Ax \right] = \sup_{p \in \mathbb{R}^n} (y^T A^{-1} p - g(p)) = g^*(A^{-T} y)$$

## 3 Subgradient and subdifferential

**Опр.** Пусть  $f: S \to \mathbb{R}$ ,  $S \subset \mathbb{R}^n$ . Вектор g называется субградиентом функции f в точке  $x_0$ , если

$$\forall x \in S \rightarrow f(x) - f(x_0) \ge \langle g, x - x_0 \rangle$$

**Опр.** Множество всех субградиентов f в точке  $x_0$  называется cybduppeehuuanom функции f в точке  $x_0$  и обозначается  $\partial f(x_0) \equiv \partial f_S(x_0)$ .

Свойства:

- Если  $x_0 \in \text{relint}S$ , то  $\partial f_S(x_0)$  выпуклое компактное множество;
- Выпуклая функция f дифференцируема в  $x_0 \iff \partial f(x_0) = \{\nabla f(x_0)\};$
- Если  $\forall x \in S \ \partial f_S(x_0) \neq \emptyset$ , то f выпукла на S;
- Если  $\alpha \geq 0$ , то  $\partial(\alpha f)(x) = \alpha \partial f(x)$ ;
- Если f выпукла, то  $\partial (f(Ax+b))(x) = A^T \partial f(Ax+b)$ .

#### Теорема Моро-Рокафеллара.

Пусть  $f: E \to \mathbb{R}, g: G \to \mathbb{R}$  — выпуклые функции,  $x_0 \in E \cap G, E \cap \mathrm{int}G \neq \emptyset$ . Тогда

$$\partial (f+q)(x_0) = \partial f(x_0) + \partial g(x_0)$$

#### Теорема Дубовицкого-Милютина.

Пусть  $f_i: E_i \to \mathbb{R}, \ i = \overline{1,m}$  — выпуклые функции,  $x_0 \in \mathrm{int}\Big(\bigcap_{i=1}^m E_i\Big)$ , а функция  $f:\bigcap_{i=1}^m E_i \to \mathbb{R}$ :

$$f(x) = \max \{f_1(x), \dots, f_m(x)\}$$

Тогда

$$\partial f(x_0) = \mathbf{conv} \bigg( \bigcup_{j \in I} \partial f_j(x_0) \bigg), \qquad I = \big\{ j \mid f_j(x_0) = f(x_0) \big\}$$

#### Теорема о субдифференциале сложной функции.

Пусть  $g_i: S \to \mathbb{R}, \ i = \overline{1,m}$  — выпуклые функции,  $\varphi: U \to \mathbb{R}$  — неубывающая (по всем переменным) выпуклая функция, причем  $U \supset \big(g_1(S), \dots, g_m(S)\big), \ U \subset \mathbb{R}^m$  — открытое множество. Тогда при  $f(x) = \varphi\big(g_1(x), \dots, g_m(x)\big)$ :

$$\partial f(x) = \bigcup_{p \in \partial \varphi(u)} \left( \sum_{i=1}^{m} p_i \partial g_i(x) \right), \qquad u = \left( g_1(x), \dots, g_m(x) \right)$$

В частности, если  $\varphi$  дифференцируема в точке u, то

$$\partial f(x) = \sum_{i=1}^{m} \frac{\partial \varphi}{\partial u_i}(u) \partial g_i(x)$$

## Задача 1

Доказать, что  $x_0$  — точка минимума выпуклой функции f тогда и только тогда, когда  $0 \in \partial f(x_0)$ .

#### Решение:

Пусть  $f:S\longrightarrow \mathbb{R}$  — выпуклая функция. Тогда  $\forall x\in S$  :

$$f(x) \ge f(x_0)$$
  $\iff$   $f(x) - f(x_0) \ge \langle 0, x - x_0 \rangle$   $\iff$   $0 \in \partial f(x_0)$ 

Найти  $\partial f(x)$ , если  $f(x) = \text{ReLU}(x) = \max\{0, x\}$ .

#### Решение:

 $\partial(0)(x) = \{0\}, \ \partial(x)(x) = \{1\}.$  По теореме Дубовицкого-Милютина (обе функции выпуклы):

$$\partial f(x) = \begin{cases} 0 & , x < 0; \\ [0,1] & , x = 0; \\ 1 & , x > 0. \end{cases}$$

## Задача 3

Найти  $\partial f(x)$ , если  $f(x) = ||x||_p$ .

- (a) p = 1;
- (b) p = 2;
- (c)  $p = \infty$ ;

#### Решение:

(a) 
$$f(x) = ||x||_1 = \sum_{i=1}^{n} |x_i| = \sum_{i=1}^{n} \max\{-x_i, x_i\}.$$

 $\partial(x_i)(x) = \nabla_x(x_i) = (0, \dots, 1, \dots, 0)^T$ — единица на *i*-ом месте. По теореме Дубовицкого-Милютина (все функции выпуклы):

$$\partial |x_i|(x) = \begin{cases} (0, \dots, -1, \dots, 0)^T &, x_i < 0; \\ \{0\} \times \dots \times [-1, 1] \times \dots \times \{0\} &, x_i = 0 \\ (0, \dots, 1, \dots, 0)^T &, x_i > 0. \end{cases}$$

По теореме Моро-Рокафеллара (все функции выпуклы):

$$\partial f(x) = \begin{cases} \left(\mathrm{sign}(x_1), \dots, \mathrm{sign}(x_n)\right)^T &, \text{ все } x_i \neq 0; \\ \prod_{i \in J} \left\{\mathrm{sign}(x_i)\right\} \times \prod_{i \not\in J} [-1, 1] &, x_i \neq 0 \text{ при } i \in J; \\ [-1, 1]^n &, x = 0. \end{cases}$$

(b) 
$$f(x) = ||x|| = \sqrt{x_1^2 + \dots + x_n^2}$$
.

При  $x \neq 0$  функция f(x) дифференцируема, поэтому  $\partial f(x) = \frac{x}{\|x\|}$ .

Покажем, что  $\partial f(0) = B_1(0)$  — шар радиуса 1:

• Пусть  $y \in B_1(0)$ . По неравенству Коши-Буняковского:

$$\langle y, x \rangle \le |\langle y, x \rangle| \le ||y|| \cdot ||x|| \le 1 \cdot f(x) \implies y \in \partial f(0)$$

• Пусть  $y \in \partial f(0)$ . Допустим, ||y|| > 1.

Известно, что норма  $\|\cdot\|_2$  является самосопряженной нормой и что сопряженная норма определяется выражением

$$||q||_* = \sup_{\|p\| \le 1} \langle q, p \rangle$$

Тогда имеем

$$||y|| = \sup_{\|x\| \le 1} \langle y, x \rangle > 1 \implies \exists x_0 : (||x_0|| \le 1) \ \langle y, x_0 \rangle > 1 \implies ||x_0|| \le 1 < \langle y, x_0 \rangle$$

Это противоречит тому, что  $y \in \partial f(0)$ .

$$\partial f(x) = \begin{cases} \frac{x}{\|x\|} &, x \neq 0; \\ B_1(0) &, x = 0. \end{cases}$$

(c)  $f(x) = \max_{i} |x_i| = \max_{i} (\max\{-x_i, x_i\}).$ 

 $\partial |x_i|(x)$  такой же, как и в пункте (а). По теореме Дубовицкого-Милютина (все функции выпуклы):

$$\partial f(x) = \begin{cases} (0,\dots,\operatorname{sign}(x_k),\dots,0)^T &, \ |x_i| < |x_k|, \ i = \overline{1,n}, \ i \neq k; \\ \\ \operatorname{\mathbf{conv}}_{j \in J} \left( \begin{array}{c} \dots \\ \operatorname{sign}(x_j) \\ \dots \end{array} \right) &, \ x \neq 0, \ \operatorname{max} \ \operatorname{достигается} \ \operatorname{ha} \ \operatorname{мh-ве} \ \operatorname{uhдексов} \ J; \\ \\ [-1,1]^n &, \ x = 0. \end{cases}$$

## Задача 4

Найти  $\partial f(x)$ , если  $f(x) = ||Ax - b||_1^2$ .

#### Решение:

1. Из задачи 3 мы знаем, что

$$\partial \|x\|_1(x) = \begin{cases} \left(\mathrm{sign}(x_1), \dots, \mathrm{sign}(x_n)\right)^T &, \text{ все } x_i \neq 0; \\ \prod_{i \in J} \left\{\mathrm{sign}(x_i)\right\} \times \prod_{i \not\in J} [-1, 1] &, x_i \neq 0 \text{ при } i \in J; \\ [-1, 1]^n &, x = 0. \end{cases}$$

2. Для функции  $\|x\|_1^2 = \varphi(\|x\|_1)$ ,  $\varphi(u) = u^2$  имеем по теореме о субдифференциале композиции:

Для того, чтобы строго применить теорему, положим  $\varphi(u) = \begin{cases} u^2 &, u \geq 0 \\ 0 &, u \leq 0 \end{cases}$ . Тогда  $\varphi$  монотонно возрастает, выпукла и непрерывно дифференцируема.

$$\partial ||x||_1^2(x) = 2||x||_1 \cdot \partial ||x||_1(x)$$

3. Для функции  $f(x) = \|Ax - b\|_1^2 = g(Ax - b), \ g(x) = \|x\|_1^2$  имеем по одному из свойств (функция g выпукла):  $\partial f(x) = A^T \partial g(Ax - b) = A^T \cdot 2\|Ax - b\|_1 \cdot \partial \|\cdot\|_1 (Ax - b)$ 

Итак.

$$\partial f(x) = 2||Ax - b|| \cdot A^T \partial || \cdot ||_1 (Ax - b)$$

Интересно, что функция f оказывается дифференцируемой при Ax=b, так как ее субдифференциал состоит из одной точки.

**Утв. 3** Пусть  $\|\cdot\|$  — норма на  $X, \|\cdot\|_*$  — сопряженная норма на  $X^*$ . Тогда

$$\partial \|\cdot\|(x) = \left\{v \in X^* \mid \langle v, x \rangle = \|x\|, \ \|v\|_* \le 1\right\}$$

Доказательство.

Обозначим множество в правой части равенства как V(x).

1.  $V(x) \subset \partial \|\cdot\|(x)$ 

Пусть  $y \in X$  — произвольный элемент. Тогда по неравенству Коши-Буняковского:

$$\|x\| + \langle v, y - x \rangle = \|x\| + \langle v, y \rangle - \langle v, x \rangle = \langle v, y \rangle \le \|v\|_* \cdot \|y\| \le 1 \cdot \|y\| \implies v \in \partial \|\cdot\|(x)$$

2.  $V(x) \supset \partial \|\cdot\|(x)$ 

Имеем, что

$$\langle v, y \rangle - ||y|| \le \langle v, x \rangle - ||x|| \qquad \forall y \in X$$

В левой части неравенства перейдем к супремуму по у. Получаем там сопряженную функцию к норме:

$$\sup_{y \in X} \left( \langle v, y \rangle - ||y|| \right) = ||\cdot||^*(v) \le \langle v, x \rangle - ||x|| \tag{*}$$

Как известно, сопряженная функция к норме — "единичный шар" в двойственной норме:

$$\|\cdot\|^*(v) = \begin{cases} 0 & , \|v\|_* \le 1; \\ +\infty & , \text{ иначе.} \end{cases}$$

Правая часть неравенства (\*) конечна, поэтому конечна и левая. Значит,  $||v||_* \le 1$ . При этом (\*) принимает вид:

$$\langle v, x \rangle \ge ||x||$$

С другой стороны, по неравенству Коши-Буняковского,  $\langle v, x \rangle \leq \|v\|_* \cdot \|x\| \leq \|x\|$ . Значит,  $\langle v, x \rangle = \|x\|$ .

$$\text{Итак}, \|v\|_* < 1, \langle v, x \rangle = \|x\| \implies v \in V(x).$$

## Задача 5

Найти  $\partial f(x)$ , если  $f(x) = \exp(\|x\|)$ .

#### Решение:

Будем считать, что  $\|\cdot\|$  — произвольная норма на некотором линейном нормированном пространстве X. По теореме о субдифференциале композиции ( $e^u$  возрастает и выпукла) и из утверждения 3:

$$\partial f(x) = e^{\|x\|} \cdot \partial \|\cdot\|(x) = e^{\|x\|} \cdot \left\{ v \in X^* \mid \langle v, x \rangle = \|x\|, \ \|v\|_* \le 1 \right\}$$

В частности, если  $X=\mathbb{R}^n$ , а  $\|x\|=\sqrt{x_1^2+\ldots+x_n^2}$  — евклидова норма (она самосопряжена),  $X^*=\mathbb{R}^n$ . Тогда

$$\partial f(x) = \begin{cases} e^{\|x\|} \frac{x}{\|x\|} &, x \neq 0; \\ B_1(0) &, x = 0. \end{cases}$$