# Второе задание

Хохлов Алексей

28 марта 2019 г.

## 1 Проекция на шар

Если  $\|\mathbf{a}\|_2 \leqslant 1$ , то, очевидно, проекция  $\mathbf{p} = \mathbf{a}$ .

Если же  $\|\mathbf{a}\|_2 > 1$ , очевидно, что искомая точка — точка пересечения прямой, соединяющей центр сферы и  $\mathbf{a}$ , с поверхностью единичной сферы. Другими словами, искомая точка  $\mathbf{p} = \frac{\mathbf{a}}{\|\mathbf{a}\|_2}$ . Чтобы доказать это, покажем, что  $\forall \mathbf{x} \in \mathbf{X}$  верно  $\|\mathbf{a} - \mathbf{x}\|_2 \geqslant \|\mathbf{a} - \mathbf{p}\|_2$ .

Для правой стороны неравенства

$$\|\mathbf{a} - \mathbf{p}\|_2 = \|\mathbf{a} - \frac{\mathbf{a}}{\|\mathbf{a}\|_2}\|_2 = (1 - \frac{1}{\|\mathbf{a}\|_2})\|\mathbf{a}\|_2 = \|\mathbf{a}\|_2 - 1$$
 (1.1)

Для левой стороны неравенства

$$\|\mathbf{a} - \mathbf{x}\|_{2} \ge \|\mathbf{a}\|_{2} - \|\mathbf{x}\|_{2} \ge \|\mathbf{a}\|_{2} - 1 = \|\mathbf{a} - \mathbf{p}\|_{2}$$
 (1.2)

Видим, что для любой точки в единичном шаре точка  $\mathbf{p} = \frac{\mathbf{a}}{\|\mathbf{a}\|_2}$  является решением задачи

$$\|\mathbf{a} - \mathbf{x}\|_2 \to \min \tag{1.3}$$

## 2 Минимизация скалярного произведения

Искомая точка

$$p_i = \begin{cases} 1, i = k \\ 0, i \neq k \end{cases} \tag{2.1}$$

(2.2)

где k — такая, что  $c_k = \min(c_1, c_2, ..., c_n)$ . Докажем это. Поскольку  $c_k \leqslant c_i$  для любого i, то  $c_k x_i \leqslant c_i x_i$ . Значит, что

$$\langle \mathbf{c}, \mathbf{p} \rangle = c_k = c_k \sum_{i=1}^n x_i = \sum_{i=1}^n c_k x_i \leqslant \sum_{i=1}^n c_i x_i = \langle \mathbf{c}, \mathbf{x} \rangle$$
 (2.3)

## 3 Максимизация функции правдоподобия

В решении использованы формулы

$$\frac{\partial}{\partial \mathbf{A}} (\operatorname{tr}(\mathbf{A}^{-1}\mathbf{B})) = -(\mathbf{A}^{-1}\mathbf{B}\mathbf{A}^{-1})^{\mathrm{T}}$$
(3.1)

$$\frac{\partial}{\partial \mathbf{A}} \det(\mathbf{A}) = \det(\mathbf{A}) \mathbf{A}^{-\mathrm{T}}$$
(3.2)

$$tr(\mathbf{ABC}) = tr(\mathbf{BCA}) \tag{3.3}$$

Разложим функцию на слагаемые

$$f = \frac{m}{2} \log \det \Sigma + \frac{1}{2} \sum_{i=1}^{m} (\mathbf{x}_i - \boldsymbol{\mu})^{\mathrm{T}} \Sigma^{-1} (\mathbf{x}_i - \boldsymbol{\mu}) = f_1 + f_2$$
(3.4)

Найдем производные слагаемых по  $\Sigma$ .

Для первого слагаемого воспользуемся (3.2)

$$\frac{\partial}{\partial \Sigma} f_1 = \frac{m}{2} \frac{1}{\det \Sigma} \det(\Sigma) \Sigma^{-T} = \frac{m}{2} \Sigma^{-T}$$
(3.5)

Для второго слагаемого воспользуемся (3.3) и (3.1).

$$\frac{\partial}{\partial \Sigma} f_2 = \frac{1}{2} \frac{\partial}{\partial \Sigma} \operatorname{tr} \left( \sum_{i=1}^m (\mathbf{x}_i - \boldsymbol{\mu})^{\mathrm{T}} \Sigma^{-1} (\mathbf{x}_i - \boldsymbol{\mu}) \right) = \frac{1}{2} \frac{\partial}{\partial \Sigma} \operatorname{tr} \left( \Sigma^{-1} \sum_{i=1}^m (\mathbf{x}_i - \boldsymbol{\mu}) (\mathbf{x}_i - \boldsymbol{\mu})^{\mathrm{T}} \right) = \\
= -\frac{1}{2} \left( \Sigma^{-1} \left( \sum_{i=1}^m (\mathbf{x}_i - \boldsymbol{\mu}) (\mathbf{x}_i - \boldsymbol{\mu})^{\mathrm{T}} \right) \Sigma^{-1} \right)^{\mathrm{T}} = -\frac{1}{2} \Sigma^{-T} \left( \sum_{i=1}^m (\mathbf{x}_i - \boldsymbol{\mu}) (\mathbf{x}_i - \boldsymbol{\mu})^{\mathrm{T}} \right)^{\mathrm{T}} \Sigma^{-T}$$
(3.6)

Приравняем производную функции к нулю

$$\frac{m}{2}\Sigma^{-T} - \frac{1}{2}\Sigma^{-T} \left(\sum_{i=1}^{m} (\mathbf{x}_i - \boldsymbol{\mu})(\mathbf{x}_i - \boldsymbol{\mu})^{\mathrm{T}}\right)^{\mathrm{T}} \Sigma^{-T} = 0$$
(3.7)

Умножив на  $\Sigma$  и транспонировав, получим

$$\Sigma = \frac{1}{m} \sum_{i=1}^{m} (\mathbf{x}_i - \boldsymbol{\mu}) (\mathbf{x}_i - \boldsymbol{\mu})^{\mathrm{T}}$$
(3.8)

### 3.2

Докажем формулу (3.1). Во-первых, из  $\mathbf{A}\mathbf{A}^{-1} = \mathbf{E}$  следует

$$\frac{\partial}{\partial a_{pq}} \sum_{i=1}^{n} \tilde{a}_{ij} a_{jk} = \sum_{i=1}^{n} \frac{\partial \tilde{a}_{ij}}{\partial a_{pq}} a_{jk} + \sum_{i=1}^{n} \tilde{a}_{ij} \frac{\partial a_{jk}}{\partial a_{pq}} = 0$$
(3.9)

Домножая справа на обратную матрицу, получим

$$\frac{\partial \tilde{a}_{ij}}{\partial a_{pq}} = -\sum_{k=1}^{n} \sum_{m=1}^{n} \tilde{a}_{im} \frac{\partial a_{mk}}{\partial a_{pq}} \tilde{a}_{kj} = -\tilde{a}_{ip} \tilde{a}_{qj}$$
(3.10)

Раскроем теперь производную следа

$$\frac{\partial}{\partial a_{pq}}(\operatorname{tr}(\mathbf{A}^{-1}\mathbf{B})) = \frac{\partial}{\partial a_{pq}} \sum_{i=1}^{n} \sum_{j=1}^{n} \tilde{a}_{ij} b_{ji} = \sum_{i=1}^{n} \sum_{j=1}^{n} \frac{\partial \tilde{a}_{ij}}{\partial a_{pq}} b_{ji}$$
(3.11)

Подставляя значение производной из (3.10)

$$\frac{\partial}{\partial a_{pq}}(\operatorname{tr}(\mathbf{A}^{-1}\mathbf{B})) = -\sum_{i=1}^{n} \sum_{j=1}^{n} \tilde{a}_{ip} \tilde{a}_{qj} b_{ji} = -\sum_{i=1}^{n} \sum_{j=1}^{n} \tilde{a}_{pi}^{\mathrm{T}} b_{ij}^{\mathrm{T}} \tilde{a}_{jq}^{\mathrm{T}}$$
(3.12)

получим в матричном виде искомую формулу (3.1).

## 4 Парабола

 $(x-3)(x-1)\leqslant 0$  — задача оптимизации решается на множестве Q=[1;3]

### 4.1 a

 $\frac{\partial}{\partial x}(x^2+1)=2x>0, \ \frac{\partial^2}{\partial x^2}(x^2+1)=1>0$  — функция строго возрастающая на отрезке [1; 3]. Значит, минимальное значение достигается в точке x=1.

$$\min_{x \in Q} (x^2 + 1) = x^2 + 1|_{x=1} = 2 \tag{4.1}$$

### 4.2 b

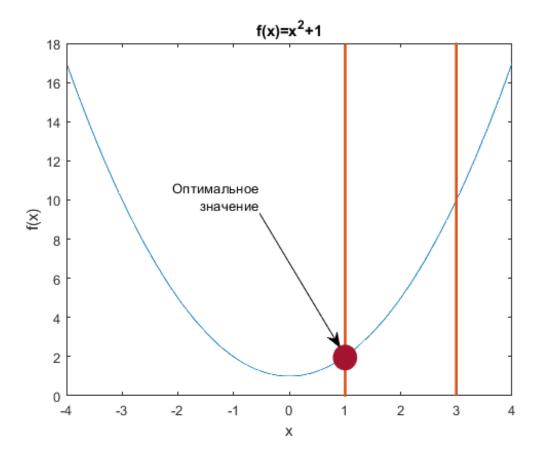


Рис. 1: Целевая функция, допустимое множество и оптимальное значение.

#### 4.3 c

$$L(x,\mu) = x^2 + 1 + \mu(x-1)(x-3) = (1+\mu)x^2 - 4\mu x + (1+3\mu)$$
(4.2)

Лагранжиан — параболическая функция. При  $\mu <= -1$  инфинум inf  $L = -\infty$ . При  $\mu > -1$  минимум параболического лагранжиана достигается в точке  $x = \frac{2\mu}{(1+\mu)}$ . Двойственная функция запишется так:

$$g(\mu) = \inf L(x,\mu) = \frac{4\mu^2}{1+\mu} - \frac{8\mu^2}{1+\mu} + \frac{(1+3\mu)(1+\mu)}{1+\mu} = \frac{-\mu^2 + 4\mu + 1}{1+\mu} = -\mu + 5 - \frac{4}{1+\mu}$$
(4.3)

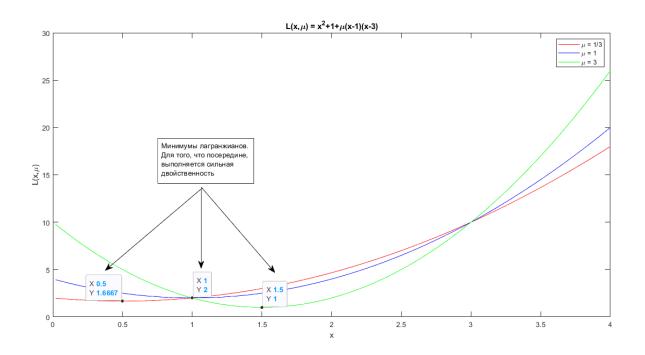


Рис. 2: График лагранжиана для нескольких  $\mu$ .  $p^* \geqslant \inf_x L(x,\mu)$ 

### 4.4 d

Формулировка двойственной задачи:

$$\max g(\mu) = \max(-\mu + 5 - \frac{4}{1+\mu})$$

$$\text{s.t.} \mu \geqslant 0$$

$$(4.4)$$

Найдем первую и вторую производные двойственной функции:

$$\frac{\partial}{\partial \mu}g(\mu) = -1 + \frac{4}{(1+\mu)^2} \tag{4.5}$$

$$\frac{\partial^2}{\partial \mu^2} g(\mu) = -\frac{8}{(1+\mu)^3} \tag{4.6}$$

При  $\mu \geqslant 0$ , как видно, двойственная функция является вогнутой, и поэтому ее экстремум при  $\mu = 1$  является максимумом.

$$\max_{\mu \geqslant 0} g(\mu) = g(\mu)|_{\mu=1} = 2 = (x^2 + 1)|_{x=1} = \min_{x \in Q} (x^2 + 1)$$
(4.7)

Сильная двойственность выполняется.

## 5 Задача бинарного линейного программирования

#### 5.1

Задачу можно переписать в виде

$$\min_{\mathbf{x}} \mathbf{c}^{\mathrm{T}} \mathbf{x}$$

$$x_i(x_i - 1) = 0, i = 1, ..., n$$

$$\mathbf{A} \mathbf{x} \leqslant \mathbf{b}$$
(5.1)

Лагранжиан запишется в виде

$$L(\mathbf{x}, \lambda, \mu) = \sum_{i=1}^{n} (c_i x_i + \lambda_i x_i (x_i - 1)) + \sum_{j} \mu_j (\sum_{j=1}^{n} a_{ji} x_i - b_j) =$$
 (5.2)

$$= \sum_{i=1}^{n} \left( \lambda_i x_i^2 + \left[ c_i - \lambda_i + \sum_j \mu_j a_{ji} \right] x_i \right) + \sum_j \mu_j b_j$$
 (5.3)

Лагранжиан — параболическая функция. Рассмотрим лагранжиан при разных параметрах.

Если найдется такая i,что  $\lambda_i < 0$ , то инфинум inf  $L = -\infty$ .

Если найдется такая i,что  $\lambda_i=0, c_i+\sum_i \mu_j a_{ji}\neq 0$ , то инфинум  $\inf L=-\infty$ .

Пусть теперь либо  $\lambda_i = 0, c_i + \sum_j \mu_j a_{ji} = 0$ , либо  $\lambda_i > 0$ . Если для i выполнено первое условие, то вклад в инфинум функции от слагаемых, соответвующих этим i, равен нулю. Слагаемые, для

которых выполнено второе условие, достигают минимума в точке  $x_i = -\frac{c_i - \lambda_i + \sum\limits_j \mu_j a_{ji}}{2\lambda_i}$ 

Инфинум запишется в виде

$$g(\boldsymbol{\lambda}, \boldsymbol{\mu}) = \inf_{x} L = -\sum_{i} \frac{\left(c_{i} - \lambda_{i} + \sum_{j} \mu_{j} a_{ji}\right)^{2}}{4\lambda_{i}} + \sum_{j} \mu_{j} b_{j}$$

$$(5.4)$$

Суммирование ведется по таким i, что  $\lambda_i > 0$ .

### 5.2

Задача для непрерывной релаксации перепишется следующим образом:

$$\min_{\mathbf{x}} \mathbf{c}^{\mathrm{T}} \mathbf{x} 
x_i(x_i - 1) \leq 0, i = 1, ..., n$$

$$\mathbf{A} \mathbf{x} \leq \mathbf{b}$$
(5.5)

Видно, что двойственная функция  $g(\boldsymbol{\mu}, \tilde{\boldsymbol{\mu}})$  запишется в таком же виде, что и в (5.4), только  $\tilde{\mu}_i$  вместо  $\lambda_i$ , причём для  $\tilde{\mu}_i$  условие  $\tilde{\mu}_i \geqslant 0$  будет автоматически выполнено при поиске решения двойственной задачи. Соответственно, при  $\lambda_i \geqslant 0$  максимумы двойственных функций совпадут друг с другом, и, иными словами, нижняя оценка релаксации Лагранжа совпадет с оценкой непрерывной релаксации.

#### 5.3

## 6 Задача наименьших квадратов

#### 6.1

Лагранжиан для задачи запишется так:

$$L(\mathbf{x}, \lambda) = \frac{1}{2} ||\mathbf{A}\mathbf{x} - \mathbf{b}||_2^2 + \lambda^{\mathrm{T}} (\mathbf{G}\mathbf{x} - \mathbf{h})$$
(6.1)

Производная лагранжиана по  ${\bf x}$  такова

$$\frac{\partial}{\partial \mathbf{x}} L(\mathbf{x}, \boldsymbol{\lambda}) = \mathbf{A}^{\mathrm{T}} (\mathbf{A} \mathbf{x} - \mathbf{b}) + \mathbf{G}^{\mathrm{T}} \boldsymbol{\lambda} = \mathbf{A}^{\mathrm{T}} \mathbf{A} \mathbf{x} - (\mathbf{A}^{\mathrm{T}} \mathbf{b} - \mathbf{G}^{\mathrm{T}} \boldsymbol{\lambda})$$
(6.2)

С одной стороны, по теореме о ранге произведения матриц, ранг матрицы  $\mathbf{A}^{\mathrm{T}}\mathbf{A}$  не превосходит n. С другой стороны, по неравенству Сильвестра  $2n = \mathrm{rank}(\mathbf{A}^{\mathrm{T}}) + \mathrm{rank}(\mathbf{A}) \leqslant \mathrm{rank}(\mathbf{A}^{\mathrm{T}}\mathbf{A}) + n$ . Итак, ранг матрицы $(n \times n)$   $\mathbf{A}^{\mathrm{T}}\mathbf{A}$  равен n— значит, для неё существует обратная.

Тогда  $\frac{\partial}{\partial \mathbf{x}} L(\mathbf{x}^*, \boldsymbol{\lambda}) = 0$  при  $\mathbf{x}^* = (\mathbf{A}^{\mathrm{T}} \mathbf{A})^{-1} (\mathbf{A}^{\mathrm{T}} \mathbf{b} - \mathbf{G}^{\mathrm{T}} \boldsymbol{\lambda})$ . Отсюда можно получить двойственную функцию.

Двойственная задача запишется так:

$$\max_{\lambda} \frac{1}{2} \|\mathbf{A}(\mathbf{A}^{\mathrm{T}}\mathbf{A})^{-1}(\mathbf{A}^{\mathrm{T}}\mathbf{b} - \mathbf{G}^{\mathrm{T}}\lambda) - \mathbf{b}\|_{2}^{2} + \lambda^{\mathrm{T}} \left(\mathbf{G}(\mathbf{A}^{\mathrm{T}}\mathbf{A})^{-1}(\mathbf{A}^{\mathrm{T}}\mathbf{b} - \mathbf{G}^{\mathrm{T}}\lambda) - \mathbf{h}\right)$$
(6.3)

Для исходной задачи выполнено условие Слейтера — значит, выполняется сильная двойственность, т.е. решение двойственной задачи совпадает с решением исходной.

### 6.2

Найдём решение исходной задачи. Подставим найденное  $\mathbf{x}^*$  в равенство  $\mathbf{G}\mathbf{x} = \mathbf{h}$ . Получим

$$\mathbf{G}(\mathbf{A}^{\mathrm{T}}\mathbf{A})^{-1}(\mathbf{A}^{\mathrm{T}}\mathbf{b} - \mathbf{G}^{\mathrm{T}}\boldsymbol{\lambda}^{*}) = \mathbf{h}$$
(6.4)

$$\mathbf{G}(\mathbf{A}^{\mathrm{T}}\mathbf{A})^{-1}\mathbf{A}^{\mathrm{T}}\mathbf{b} - \mathbf{h} = \mathbf{G}(\mathbf{A}^{\mathrm{T}}\mathbf{A})^{-1}\mathbf{G}^{\mathrm{T}}\boldsymbol{\lambda}^{*}$$
(6.5)

Матрица перед  $\lambda^*$  представляет собой произведение трех матриц: **G** размера  $p \times n$  и ранга p,  $(\mathbf{A}^{\mathrm{T}}\mathbf{A})^{-1}$  размера  $n \times n$  и ранга n,  $\mathbf{G}^{\mathrm{T}}$  размера  $n \times p$  и ранга p. Итоговая матрица имеет размер  $p \times p$ . Если  $p \leqslant n$ , то применяя теорему о ранге произведения и неравенство Сильвестра, получим, что ранг итоговой матрицы $(p \times p)$  равен p— она обратима. Тогда решение исходной задачи запишется как

$$\lambda^* = \left[ \mathbf{G} (\mathbf{A}^{\mathrm{T}} \mathbf{A})^{-1} \mathbf{G}^{\mathrm{T}} \right]^{-1} \left[ \mathbf{G} (\mathbf{A}^{\mathrm{T}} \mathbf{A})^{-1} \mathbf{A}^{\mathrm{T}} \mathbf{b} - \mathbf{h} \right]$$
(6.6)

$$\mathbf{x}^* = (\mathbf{A}^{\mathrm{T}}\mathbf{A})^{-1}(\mathbf{A}^{\mathrm{T}}\mathbf{b} - \mathbf{G}^{\mathrm{T}}\boldsymbol{\lambda}^*)$$
(6.7)

$$\min_{\mathbf{x}} f(\mathbf{x}) = \frac{1}{2} \|\mathbf{A}\mathbf{x}^* - \mathbf{b}\|_2^2 = g(\lambda^*) = \max_{\lambda} g(\lambda)$$
(6.8)

7

#### 7.1

Из критерия Сильвестра (все главные миноры неотрицательны) равносильная запись задачи

$$\min(y_1) 
s.t. y_2 \ge 0 
 y_1 + 1 \ge 0 
 y_2(y_1 + 1) \ge 0 
 -y_1^2(y_1 + 1) \ge 0 
 -y_1^2 \ge 0$$
(7.1)

Или, избавившись от лишних условий:

$$\min(y_1)$$
s.t.  $y_2 \ge 0$ 

$$y_1 = 0$$

$$(7.2)$$

Решение -  $y_1 = 0, y_2 \geqslant 0$ 

Лагранжиан можно записать как

$$L(y_1, y_2, \Lambda) = y_1 - \operatorname{tr}(\mathbf{Y}^{\mathrm{T}}\mathbf{\Lambda}) = y_1 - y_1\lambda_{21} - y_1\lambda_{12} - y_2\lambda_{22} - (y_1 + 1)\lambda_{33} = = y_1(1 - \lambda_{21} - \lambda_{12} - \lambda_{33}) - \lambda_{22}y_2 - \lambda_{33}$$
(7.3)

$$\mathbf{Y}^{\mathrm{T}}\mathbf{\Lambda} = \begin{pmatrix} 0 & y_1 & 0 \\ y_1 & y_2 & 0 \\ 0 & 0 & y_1 + 1 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} \lambda_{11} & \lambda_{12} & \lambda_{13} \\ \lambda_{21} & \lambda_{22} & \lambda_{23} \\ \lambda_{31} & \lambda_{32} & \lambda_{33} \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} y_1\lambda_{21} & \dots & \dots \\ \dots & y_1\lambda_{12} + y_2\lambda_{22} & \dots \\ \dots & \dots & (y_1 + 1)\lambda_{33} \end{pmatrix}$$

$$\frac{\partial}{\partial y_1} L(y_1, y_2, \Lambda) = 1 - \lambda_{21} - \lambda_{12} - \lambda_{33} = 0$$

$$\frac{\partial}{\partial y_2} L(y_1, y_2, \Lambda) = -\lambda_{22} = 0$$
(7.4)

Отсюда

$$L(y_1, y_2, \Lambda) = -\lambda_{33} \tag{7.5}$$

Для двойственной задачи

$$\inf_{y_1, y_2} L = \begin{cases} -\infty, \, \lambda_{22} \neq 0, 1 - \lambda_{21} - \lambda_{12} - \lambda_{33} \neq 0 \\ \lambda_{33}, \, \lambda_{22} = 0, 1 - \lambda_{21} - \lambda_{12} - \lambda_{33} = 0 \end{cases}$$
 (7.6)

(7.7)

$$\max g(\Lambda) = \max \lambda_{33} = +\infty \tag{7.8}$$