

Условия оптимальности

Task 1

$$\begin{aligned} \min_x c^T x \\ \text{s.t. } x^T A x \leq 1 \text{ где } A \in S_{++}^n \end{aligned}$$

Задача выпуклая, условие Слейтра выполняется (легко найти x^* для которого ограничение будет строгое).

Запишем условие ККТ.

$$\begin{aligned} L(x, \mu) &= c^T x + \mu(x^T A x - 1) \\ L'_x(x, \mu) &= c + \mu(A + A^T)x = c + 2\mu A x = 0 \\ \mu A x &= \frac{-c}{2} \\ x &= A^{-1} \frac{-c}{2\mu} \end{aligned}$$

Запишем условие дополняющей нежесткости

$$\mu(x^T A x - 1) = 0$$

Пусть $\mu = 0$

Тогда для $c \neq 0$: $L'_x(x, \mu) \neq 0$, следовательно минимум не достигается.

Пусть $x^T A x = 1$

Тогда домножим слева на x^T равенство

$$\begin{aligned} \mu x^T A x &= x^T \frac{-c}{2} \\ \mu &= x^T \frac{-c}{2} \\ c x^T &= -2\mu \\ c^T x &= -2\mu \end{aligned}$$

Подставим x из Лангражиана

$$\begin{aligned} c^T A^{-1} \frac{-c}{2\mu} &= -2\mu \\ 4\mu^2 &= c^T A^{-1} c \end{aligned}$$

$$\mu = \frac{1}{2} \sqrt{c^T A^{-1} c}$$

Следовательно $x = \frac{-cA^{-1}}{\sqrt{c^T A^{-1} c}}$

Task 2

$$\min_{X \in S_{++}^n} \text{trace}(X) - \log \det X$$

$$\text{s.t. } Xz = y \quad \text{где } y \in \mathbb{R}^n, x \in \mathbb{R}^n, y^T z = 1$$

Задача выпуклая, условие Слейтера выполняется, потому что найдется X^* для которого равенство выполняется.

Запишем условие ККТ.

$$L(X, \lambda, \mu) = \text{trace}(X) - \log \det X + \sum_{i=1}^n \lambda_i (X_i z - y_i) = \text{trace}(X) - \log \det X + \lambda (Xz - y)$$

$$L(X, \lambda, \mu)'_X = I - X^{-1T} + [X_{ij} z_j \lambda_i] = 0$$

Будем искать среди диагональных матриц. Тогда

$$\begin{cases} 1 - X_{ii}^{-1} + X_{ii} z_i \lambda_i = 0 \\ X_{ii} z_i = y_i \end{cases} \quad (1)$$

$$\begin{cases} 1 - \frac{z_i}{y_i} + y_i \lambda_i = 0 \\ X_{ii} = \frac{y_i}{z_i} \end{cases} \quad (2)$$

Возьмем $\lambda_i = \frac{z_i}{y_i^2}$. Тогда равенство выполняется. Следовательно минимум

$$\sum_{i=1}^n \frac{y_i}{z_i} - \log \prod \frac{y_i}{z_i} = 0$$

Пусть $X \in S_{++}^n$ не диагональная. Представим ее в виде $X = S^{-1} D S$, где D диагональная. Тогда

$$\begin{aligned} f(X) &= \text{trace}(X) - \log \det X \\ &= \text{trace}(S^{-1} D S) - \log \det(S^{-1} D S) \\ &= \text{trace}(D) - \log \det D \\ &= f(D) \end{aligned}$$

Следовательно можно рассматривать только диагональные матрицы.

Task 3

Найти вектор минимальной евклидовой нормы из выпуклой оболочки a_1, \dots, a_k .

Будем считать, что вектора a_1, \dots, a_k линейно независимы (всегда можно выбрать линейно независимый набор, порождающий такое же выпуклое множество).

Обозначим $\begin{bmatrix} a_1 \\ \dots \\ a_k \end{bmatrix} = A^{-1}$.

$$\begin{aligned} \min_y \|y\|_2 \\ \text{s.t. } y = A^{-1}w \Rightarrow w = Ay \\ 0 \leq w_i \leq 1 \Leftrightarrow 0 \leq A_i y \leq 1 \\ \sum_{i=1}^n w_i = 1 \Leftrightarrow \sum_{i=1}^n A_i y = 1 \end{aligned}$$

Задача выпуклая, условие Слейтера выполнено.

Минимизировать норму, тоже самое что минимизировать квадрат нормы.

Запишем условие ККТ.

$$L(y, \mu, \lambda) = \|y\|_2^2 + \sum_{i=1}^n (-\mu_i A_i y) + \sum_{i=1}^n (\mu_{i+n} A_i y - 1) + \lambda \left(1 - \sum_{i=1}^n A_i y \right)$$

Условие ≤ 1 можно убрать, оно автоматически будет выполняться из неотрицательности и суммы 1.

$$L(y, \mu, \lambda) = \|y\|_2^2 + \sum_{i=1}^n (-\mu_i A_i y) + \lambda \left(1 - \sum_{i=1}^n A_i y \right)$$

$$\begin{aligned} 0 = L(y, \mu, \lambda)'_{y_j} &= 2y_j + \sum_{i=1}^n (-\mu_i A_{ij}) + \lambda \left(-\sum_{i=1}^n A_{ij} \right) \\ &= 2y_j - \sum_{i=1}^n (\mu_i A_{ij} + \lambda A_{ij}) \\ \Rightarrow y_j &= \frac{\sum_{i=1}^n (\mu_i A_{ij} + \lambda A_{ij})}{2} \\ &= \frac{\mu A_{:,j} + \vec{\lambda} A_{:,j}}{2} \\ \Rightarrow y &= \frac{\mu A + \vec{\lambda} A}{2} \\ &= \frac{(\mu + \vec{\lambda}) A}{2} \end{aligned}$$

Далее необходимо учесть условие дополняющей нежесткости $\mu_i A_i y = 0$ и допустимость значений. Но что-то у меня не особо дошло до ответа.

Task 4

$$\begin{aligned} \min_x & -\sum_{i=1}^n \log(\alpha_i + x_i) \\ \text{s.t.} & \sum_{i=1}^n x_i = 1 \\ & x_i \geq 0 \end{aligned}$$

Задача выпуклая, условие Слейтера выполняется.
Запишем условие ККТ.

$$\begin{aligned} L(x, \mu, \lambda) &= -\sum_{i=1}^n \log(\alpha_i + x_i) + \sum_{i=1}^n -\mu_i x_i + \lambda \left(1 - \sum_{i=1}^n x_i\right) \\ L(x, \mu, \lambda)'_{x_j} &= -\frac{1}{\alpha_j + x_j} - \mu_j - \lambda = 0 \\ x_j &= -\frac{1}{\mu_j + \lambda} - \alpha_j \end{aligned}$$

Так как

$$\begin{cases} \sum_{i=1}^n x_i = \sum_{i=1}^n -\frac{1}{\mu_i + \lambda} - \alpha_i = 1 \\ \mu_i x_i = -\frac{\mu_i}{\mu_i + \lambda} - \alpha_i = 0 \end{cases}$$

То из уравнений дополняющей нежесткости можно выразить μ_i через λ, α_i , но так как уравнение квадратное, то возможно два варианта. После чего будем подставлять все возможные варианты в 1 уравнение которое откуда можно найти λ и соответственно все остальное. Так как количество вариантов 2^n а каждая проверка занимает n операций, то итоговая сложность $O(n2^n)$.

Task 5

$$\begin{aligned} \min_x & \|x - y\|_2^2 \\ \text{s.t.} & \sum_{i=1}^n x_i = 1 \\ & x_i \geq 0 \end{aligned}$$

Задача выпуклая, условие Слейтера выполняется.
Запишем условие ККТ.

$$L(x, \mu, \lambda) = \|x - y\|_2^2 + \sum_{i=1}^n -\mu_i x_i + \lambda \left(1 - \sum_{i=1}^n x_i\right)$$

$$\begin{aligned}
0 &= L(x, \mu, \lambda)'_{x_j} = 2(x_j - y_j) - \mu_j x_j - \lambda \\
&= x_j(2 - \mu_j) - 2y_j - \lambda \\
&\Rightarrow x_j = \frac{2y_j + \lambda}{2 - \mu_j}
\end{aligned}$$

Запишем ограничение и условие дополняющей нежесткости

$$\begin{cases} \sum_{i=1}^n x_i = \frac{2y_j + \lambda}{2 - \mu_j} = 1 \\ \mu_i x_i = \mu_i \frac{2y_i + \lambda}{2 - \mu_i} = 0 \end{cases}$$

$$\begin{cases} \sum_{i=1}^n x_i = \frac{2y_i + \lambda}{2 - \mu_i} = 1 \\ \mu_i(2y_i + \lambda) = 0 \end{cases}$$

Выберем один из 2^n вариантов где либо $\mu_i = 0$ либо $(2y_i + \lambda)$. Тогда мы учтем условие дополняющей нежесткости и при подстановке в первое уравнение у нас останется 1 неизвестная λ которую мы сможем найти. Таким образом снова сложность $O(n2^n)$. Что довольно странно, так как казалось бы геометрически нам необходимо просто спроецировать вектор на соответствующую плоскость и если он не попал в ограничения, взять соответствующую точку на границе.

Двойственные задачи

Task 1

$$\begin{aligned}
&\min_x c^T x \\
&\text{s.t. } x_i(1 - x_i) = 0 \\
&Ax \leq b
\end{aligned}$$

Запишем Лангражиан

$$g(\mu, \lambda) = \inf_{x \in D} L(x, \mu, \lambda) = c^T x + \sum_{i=1}^n \mu_i (A_i x - b_i) + \sum_{i=1}^n \lambda_i x_i (1 - x_i)$$

$$L(x, \mu, \lambda)'_{x_j} = c_j + \sum_{i=1}^n \mu_i A_{ij} + \lambda_j (1 - 2x_j) = 0$$

$$x_j = \frac{c_j + \sum_{i=1}^n \mu_i A_{ij} + \lambda_j}{2}$$

Следовательно двойственная задача

$$\begin{aligned}
&\max_{\mu, \lambda} L\left(\left[\frac{c_j + \sum_{i=1}^n \mu_i A_{ij} + \lambda_j}{2} \text{ for } j \text{ in range}(n)\right], \mu, \lambda\right) \\
&\text{s.t. } \mu_i \geq 0
\end{aligned}$$