

Методы оптимизации

Лекция 5: Условия оптимальности.

Введение в теорию двойственности

Александр Катруца

Физтех-школа прикладной математики и информатики
Московский физико-технический институт



17 октября 2022 г.

На прошлой лекции

- ▶ Постановки задач выпуклой оптимизации
- ▶ LP, SOCP, SDP
- ▶ Примеры приложений

Условие оптимальности для задачи без ограничений

$$\min_{\mathbf{x} \in \mathbb{R}^n} f(\mathbf{x}) \quad (1)$$

Теорема

Если \mathbf{x}^ решение задачи (1), то $f'(\mathbf{x}^*) = 0$.*

Условие оптимальности для задачи без ограничений

$$\min_{\mathbf{x} \in \mathbb{R}^n} f(\mathbf{x}) \quad (1)$$

Теорема

Если \mathbf{x}^* решение задачи (1), то $f'(\mathbf{x}^*) = 0$.

Доказательство

Условие оптимальности для задачи без ограничений

$$\min_{\mathbf{x} \in \mathbb{R}^n} f(\mathbf{x}) \quad (1)$$

Теорема

Если \mathbf{x}^* решение задачи (1), то $f'(\mathbf{x}^*) = 0$.

Доказательство

► $f(\mathbf{y}) = f(\mathbf{x}^*) + \langle f'(\mathbf{x}^*), \mathbf{y} - \mathbf{x}^* \rangle + r(\mathbf{x}^*, \mathbf{y})$ и

$$\lim_{\mathbf{y} \rightarrow \mathbf{x}^*} \frac{r(\mathbf{x}^*, \mathbf{y})}{\|\mathbf{x}^* - \mathbf{y}\|_2} = 0 \quad (*)$$

Условие оптимальности для задачи без ограничений

$$\min_{\mathbf{x} \in \mathbb{R}^n} f(\mathbf{x}) \quad (1)$$

Теорема

Если \mathbf{x}^* решение задачи (1), то $f'(\mathbf{x}^*) = 0$.

Доказательство

- ▶ $f(\mathbf{y}) = f(\mathbf{x}^*) + \langle f'(\mathbf{x}^*), \mathbf{y} - \mathbf{x}^* \rangle + r(\mathbf{x}^*, \mathbf{y})$ и
$$\lim_{\mathbf{y} \rightarrow \mathbf{x}^*} \frac{r(\mathbf{x}^*, \mathbf{y})}{\|\mathbf{x}^* - \mathbf{y}\|_2} = 0 \quad (*)$$
- ▶ Если $f'(\mathbf{x}^*) \neq 0$, рассмотрим $\mathbf{y}(\tau) = \mathbf{x}^* - \tau f'(\mathbf{x}^*)$, $\tau > 0$

Условие оптимальности для задачи без ограничений

$$\min_{\mathbf{x} \in \mathbb{R}^n} f(\mathbf{x}) \quad (1)$$

Теорема

Если \mathbf{x}^* решение задачи (1), то $f'(\mathbf{x}^*) = 0$.

Доказательство

- ▶ $f(\mathbf{y}) = f(\mathbf{x}^*) + \langle f'(\mathbf{x}^*), \mathbf{y} - \mathbf{x}^* \rangle + r(\mathbf{x}^*, \mathbf{y})$ и
$$\lim_{\mathbf{y} \rightarrow \mathbf{x}^*} \frac{r(\mathbf{x}^*, \mathbf{y})}{\|\mathbf{x}^* - \mathbf{y}\|_2} = 0 \quad (*)$$
- ▶ Если $f'(\mathbf{x}^*) \neq 0$, рассмотрим $\mathbf{y}(\tau) = \mathbf{x}^* - \tau f'(\mathbf{x}^*)$, $\tau > 0$
- ▶
$$f(\mathbf{y}(\tau)) = f(\mathbf{x}^*) + \langle f'(\mathbf{x}^*), \mathbf{y}(\tau) - \mathbf{x}^* \rangle + r(\mathbf{x}^*, \mathbf{y}(\tau)) = f(\mathbf{x}^*) - \tau \|f'(\mathbf{x}^*)\|_2^2 + r(\mathbf{x}^*, \mathbf{y}(\tau))$$

Условие оптимальности для задачи без ограничений

$$\min_{\mathbf{x} \in \mathbb{R}^n} f(\mathbf{x}) \quad (1)$$

Теорема

Если \mathbf{x}^* решение задачи (1), то $f'(\mathbf{x}^*) = 0$.

Доказательство

- ▶ $f(\mathbf{y}) = f(\mathbf{x}^*) + \langle f'(\mathbf{x}^*), \mathbf{y} - \mathbf{x}^* \rangle + r(\mathbf{x}^*, \mathbf{y})$ и
$$\lim_{\mathbf{y} \rightarrow \mathbf{x}^*} \frac{r(\mathbf{x}^*, \mathbf{y})}{\|\mathbf{x}^* - \mathbf{y}\|_2} = 0 \quad (*)$$
- ▶ Если $f'(\mathbf{x}^*) \neq 0$, рассмотрим $\mathbf{y}(\tau) = \mathbf{x}^* - \tau f'(\mathbf{x}^*)$, $\tau > 0$
- ▶
$$f(\mathbf{y}(\tau)) = f(\mathbf{x}^*) + \langle f'(\mathbf{x}^*), \mathbf{y}(\tau) - \mathbf{x}^* \rangle + r(\mathbf{x}^*, \mathbf{y}(\tau)) = f(\mathbf{x}^*) - \tau \|f'(\mathbf{x}^*)\|_2^2 + r(\mathbf{x}^*, \mathbf{y}(\tau))$$
- ▶ В силу (*) найдётся $\bar{\tau}$ такое что для всех $\tau \in (0, \bar{\tau})$ выполнено
$$\frac{r(\mathbf{x}^*, \mathbf{y})}{\|\mathbf{x}^* - \mathbf{y}\|_2} \leq \frac{1}{2} \|f'(\mathbf{x}^*)\|_2 \quad \text{или} \quad r(\mathbf{x}^*, \mathbf{y}) \leq \frac{\tau}{2} \|f'(\mathbf{x}^*)\|_2^2$$

Условие оптимальности для задачи без ограничений

$$\min_{\mathbf{x} \in \mathbb{R}^n} f(\mathbf{x}) \quad (1)$$

Теорема

Если \mathbf{x}^* решение задачи (1), то $f'(\mathbf{x}^*) = 0$.

Доказательство

- ▶ $f(\mathbf{y}) = f(\mathbf{x}^*) + \langle f'(\mathbf{x}^*), \mathbf{y} - \mathbf{x}^* \rangle + r(\mathbf{x}^*, \mathbf{y})$ и $\lim_{\mathbf{y} \rightarrow \mathbf{x}^*} \frac{r(\mathbf{x}^*, \mathbf{y})}{\|\mathbf{x}^* - \mathbf{y}\|_2} = 0$ (*)
- ▶ Если $f'(\mathbf{x}^*) \neq 0$, рассмотрим $\mathbf{y}(\tau) = \mathbf{x}^* - \tau f'(\mathbf{x}^*)$, $\tau > 0$
- ▶ $f(\mathbf{y}(\tau)) = f(\mathbf{x}^*) + \langle f'(\mathbf{x}^*), \mathbf{y}(\tau) - \mathbf{x}^* \rangle + r(\mathbf{x}^*, \mathbf{y}(\tau)) = f(\mathbf{x}^*) - \tau \|f'(\mathbf{x}^*)\|_2^2 + r(\mathbf{x}^*, \mathbf{y}(\tau))$
- ▶ В силу (*) найдётся $\bar{\tau}$ такое что для всех $\tau \in (0, \bar{\tau})$ выполнено $\frac{r(\mathbf{x}^*, \mathbf{y})}{\|\mathbf{x}^* - \mathbf{y}\|_2} \leq \frac{1}{2} \|f'(\mathbf{x}^*)\|_2$ или $r(\mathbf{x}^*, \mathbf{y}) \leq \frac{\tau}{2} \|f'(\mathbf{x}^*)\|_2^2$
- ▶ Откуда получим $f(\mathbf{y}(\tau)) - f(\mathbf{x}^*) \leq -\frac{\tau}{2} \|f'(\mathbf{x}^*)\|_2^2 < 0$
Значит \mathbf{x}^* не минимум, противоречие.

Критерий для выпуклой задачи без ограничений

Теорема

Если в задаче (1) функция f выпукла, то \mathbf{x}^ глобальный минимум тогда и только тогда $f'(\mathbf{x}^*) = 0$*

Критерий для выпуклой задачи без ограничений

Теорема

Если в задаче (1) функция f выпукла, то \mathbf{x}^ глобальный минимум тогда и только тогда $f'(\mathbf{x}^*) = 0$*

Доказательство

Критерий для выпуклой задачи без ограничений

Теорема

Если в задаче (1) функция f выпукла, то \mathbf{x}^ глобальный минимум тогда и только тогда $f'(\mathbf{x}^*) = 0$*

Доказательство

- ▶ Если \mathbf{x}^* глобальный минимум, то \mathbf{x}^* локальный минимум

Критерий для выпуклой задачи без ограничений

Теорема

Если в задаче (1) функция f выпукла, то \mathbf{x}^ глобальный минимум тогда и только тогда $f'(\mathbf{x}^*) = 0$*

Доказательство

- ▶ Если \mathbf{x}^* глобальный минимум, то \mathbf{x}^* локальный минимум
- ▶ Значит $f'(\mathbf{x}^*) = 0$ по предыдущей теореме

Критерий для выпуклой задачи без ограничений

Теорема

Если в задаче (1) функция f выпукла, то \mathbf{x}^ глобальный минимум тогда и только тогда $f'(\mathbf{x}^*) = 0$*

Доказательство

- ▶ Если \mathbf{x}^* глобальный минимум, то \mathbf{x}^* локальный минимум
- ▶ Значит $f'(\mathbf{x}^*) = 0$ по предыдущей теореме
- ▶ Пусть \mathbf{x}^* такая точка, что $f'(\mathbf{x}^*) = 0$ и функция выпукла

Критерий для выпуклой задачи без ограничений

Теорема

Если в задаче (1) функция f выпукла, то \mathbf{x}^ глобальный минимум тогда и только тогда $f'(\mathbf{x}^*) = 0$*

Доказательство

- ▶ Если \mathbf{x}^* глобальный минимум, то \mathbf{x}^* локальный минимум
- ▶ Значит $f'(\mathbf{x}^*) = 0$ по предыдущей теореме
- ▶ Пусть \mathbf{x}^* такая точка, что $f'(\mathbf{x}^*) = 0$ и функция выпукла
- ▶ Тогда по критерию выпуклости

$$f(\mathbf{y}) \geq f(\mathbf{x}^*) + \langle f'(\mathbf{x}^*), \mathbf{y} - \mathbf{x}^* \rangle = f(\mathbf{x}^*)$$

Критерий для выпуклой задачи без ограничений

Теорема

Если в задаче (1) функция f выпукла, то \mathbf{x}^ глобальный минимум тогда и только тогда $f'(\mathbf{x}^*) = 0$*

Доказательство

- ▶ Если \mathbf{x}^* глобальный минимум, то \mathbf{x}^* локальный минимум
- ▶ Значит $f'(\mathbf{x}^*) = 0$ по предыдущей теореме
- ▶ Пусть \mathbf{x}^* такая точка, что $f'(\mathbf{x}^*) = 0$ и функция выпукла
- ▶ Тогда по критерию выпуклости

$$f(\mathbf{y}) \geq f(\mathbf{x}^*) + \langle f'(\mathbf{x}^*), \mathbf{y} - \mathbf{x}^* \rangle = f(\mathbf{x}^*)$$

- ▶ Значит \mathbf{x}^* – глобальный минимум.

Дифференциальное условие оптимальности для задачи с ограничениями

$$\min_{\mathbf{x} \in \mathcal{X}} f(\mathbf{x}) \quad (2)$$

Теорема

Точка \mathbf{x}^* – решение задачи (2), где f – выпуклая функция, тогда и только тогда, когда $\mathbf{x}^* \in \mathcal{X}$ и $\langle f'(\mathbf{x}^*), \mathbf{y} - \mathbf{x}^* \rangle \geq 0$ для всех $\mathbf{y} \in \mathcal{X}$.

Дифференциальное условие оптимальности для задачи с ограничениями

$$\min_{\mathbf{x} \in \mathcal{X}} f(\mathbf{x}) \quad (2)$$

Теорема

Точка \mathbf{x}^* – решение задачи (2), где f – выпуклая функция, тогда и только тогда, когда $\mathbf{x}^* \in \mathcal{X}$ и $\langle f'(\mathbf{x}^*), \mathbf{y} - \mathbf{x}^* \rangle \geq 0$ для всех $\mathbf{y} \in \mathcal{X}$.

Доказательство

Дифференциальное условие оптимальности для задачи с ограничениями

$$\min_{\mathbf{x} \in \mathcal{X}} f(\mathbf{x}) \quad (2)$$

Теорема

Точка \mathbf{x}^* – решение задачи (2), где f – выпуклая функция, тогда и только тогда, когда $\mathbf{x}^* \in \mathcal{X}$ и $\langle f'(\mathbf{x}^*), \mathbf{y} - \mathbf{x}^* \rangle \geq 0$ для всех $\mathbf{y} \in \mathcal{X}$.

Доказательство

- Пусть $\mathbf{x}^* \in \mathcal{X}$ и выполнено неравенство. Тогда по критерию первого порядка для выпуклой функции $f(\mathbf{y}) \geq f(\mathbf{x}^*)$

Дифференциальное условие оптимальности для задачи с ограничениями

$$\min_{\mathbf{x} \in \mathcal{X}} f(\mathbf{x}) \quad (2)$$

Теорема

Точка \mathbf{x}^* – решение задачи (2), где f – выпуклая функция, тогда и только тогда, когда $\mathbf{x}^* \in \mathcal{X}$ и $\langle f'(\mathbf{x}^*), \mathbf{y} - \mathbf{x}^* \rangle \geq 0$ для всех $\mathbf{y} \in \mathcal{X}$.

Доказательство

- ▶ Пусть $\mathbf{x}^* \in \mathcal{X}$ и выполнено неравенство. Тогда по критерию первого порядка для выпуклой функции $f(\mathbf{y}) \geq f(\mathbf{x}^*)$
- ▶ Пусть \mathbf{x}^* решение задачи (2), но найдётся $\tilde{\mathbf{y}}$ такой что $\langle f'(\mathbf{x}^*), \tilde{\mathbf{y}} - \mathbf{x}^* \rangle < 0$

Дифференциальное условие оптимальности для задачи с ограничениями

$$\min_{\mathbf{x} \in \mathcal{X}} f(\mathbf{x}) \quad (2)$$

Теорема

Точка \mathbf{x}^* – решение задачи (2), где f – выпуклая функция, тогда и только тогда, когда $\mathbf{x}^* \in \mathcal{X}$ и $\langle f'(\mathbf{x}^*), \mathbf{y} - \mathbf{x}^* \rangle \geq 0$ для всех $\mathbf{y} \in \mathcal{X}$.

Доказательство

- ▶ Пусть $\mathbf{x}^* \in \mathcal{X}$ и выполнено неравенство. Тогда по критерию первого порядка для выпуклой функции $f(\mathbf{y}) \geq f(\mathbf{x}^*)$
- ▶ Пусть \mathbf{x}^* решение задачи (2), но найдётся $\tilde{\mathbf{y}}$ такой что $\langle f'(\mathbf{x}^*), \tilde{\mathbf{y}} - \mathbf{x}^* \rangle < 0$
- ▶ Рассмотрим точку $\mathbf{z}(t) = t\tilde{\mathbf{y}} + (1 - t)\mathbf{x}^*$, $t \in [0, 1]$

Дифференциальное условие оптимальности для задачи с ограничениями

$$\min_{\mathbf{x} \in \mathcal{X}} f(\mathbf{x}) \quad (2)$$

Теорема

Точка \mathbf{x}^* – решение задачи (2), где f – выпуклая функция, тогда и только тогда, когда $\mathbf{x}^* \in \mathcal{X}$ и $\langle f'(\mathbf{x}^*), \mathbf{y} - \mathbf{x}^* \rangle \geq 0$ для всех $\mathbf{y} \in \mathcal{X}$.

Доказательство

- ▶ Пусть $\mathbf{x}^* \in \mathcal{X}$ и выполнено неравенство. Тогда по критерию первого порядка для выпуклой функции $f(\mathbf{y}) \geq f(\mathbf{x}^*)$
- ▶ Пусть \mathbf{x}^* решение задачи (2), но найдётся $\tilde{\mathbf{y}}$ такой что $\langle f'(\mathbf{x}^*), \tilde{\mathbf{y}} - \mathbf{x}^* \rangle < 0$
- ▶ Рассмотрим точку $\mathbf{z}(t) = t\tilde{\mathbf{y}} + (1 - t)\mathbf{x}^*$, $t \in [0, 1]$
- ▶ Тогда в силу $\left. \frac{d}{dt} f(\mathbf{z}(t)) \right|_{t=0} = \langle f'(\mathbf{x}^*), \tilde{\mathbf{y}} - \mathbf{x}^* \rangle < 0$

Дифференциальное условие оптимальности для задачи с ограничениями

$$\min_{\mathbf{x} \in \mathcal{X}} f(\mathbf{x}) \quad (2)$$

Теорема

Точка \mathbf{x}^* – решение задачи (2), где f – выпуклая функция, тогда и только тогда, когда $\mathbf{x}^* \in \mathcal{X}$ и $\langle f'(\mathbf{x}^*), \mathbf{y} - \mathbf{x}^* \rangle \geq 0$ для всех $\mathbf{y} \in \mathcal{X}$.

Доказательство

- ▶ Пусть $\mathbf{x}^* \in \mathcal{X}$ и выполнено неравенство. Тогда по критерию первого порядка для выпуклой функции $f(\mathbf{y}) \geq f(\mathbf{x}^*)$
- ▶ Пусть \mathbf{x}^* решение задачи (2), но найдётся $\tilde{\mathbf{y}}$ такой что $\langle f'(\mathbf{x}^*), \tilde{\mathbf{y}} - \mathbf{x}^* \rangle < 0$
- ▶ Рассмотрим точку $\mathbf{z}(t) = t\tilde{\mathbf{y}} + (1 - t)\mathbf{x}^*$, $t \in [0, 1]$
- ▶ Тогда в силу $\left. \frac{d}{dt} f(\mathbf{z}(t)) \right|_{t=0} = \langle f'(\mathbf{x}^*), \tilde{\mathbf{y}} - \mathbf{x}^* \rangle < 0$
- ▶ Значит для малого t выполнено $f(\mathbf{z}(t)) < f(\mathbf{x}^*)$.
Противоречие.

Задача оптимизации с функциональными ограничениями

$$\begin{aligned} \min_{\mathbf{x} \in \mathcal{D}} f_0(\mathbf{x}) \\ \text{s.t. } g_i(\mathbf{x}) = 0, \quad i = 1, \dots, m \\ h_j(\mathbf{x}) \leq 0, \quad j = 1, \dots, p \end{aligned}$$

$$\text{dom } f_0 = \mathcal{D} \subseteq \mathbb{R}^n, \quad f_0(\mathbf{x}^*) = p^*$$

Q: как сформулировать условия оптимальности для задачи в таком виде?

Задача оптимизации с функциональными ограничениями

$$\begin{aligned} \min_{\mathbf{x} \in \mathcal{D}} f_0(\mathbf{x}) \\ \text{s.t. } g_i(\mathbf{x}) = 0, \quad i = 1, \dots, m \\ h_j(\mathbf{x}) \leq 0, \quad j = 1, \dots, p \end{aligned}$$

$$\text{dom } f_0 = \mathcal{D} \subseteq \mathbb{R}^n, \quad f_0(\mathbf{x}^*) = p^*$$

Q: как сформулировать условия оптимальности для задачи в таком виде?

Лагранжиан $L : \mathcal{D} \times \mathbb{R}^m \times \mathbb{R}^p \rightarrow \mathbb{R}$

$$L(\mathbf{x}, \boldsymbol{\lambda}, \boldsymbol{\mu}) = f_0(\mathbf{x}) + \sum_{i=1}^m \lambda_i g_i(\mathbf{x}) + \sum_{j=1}^p \mu_j h_j(\mathbf{x})$$

- ▶ λ_i – множители Лагранжа для ограничений $g_i(\mathbf{x}) = 0, \quad i = 1, \dots, m$
- ▶ μ_j – множители Лагранжа для ограничений $h_j(\mathbf{x}) \leq 0, \quad j = 1, \dots, p$

Двойственная функция

Определение

Функция $g : \mathbb{R}^m \times \mathbb{R}^p \rightarrow \mathbb{R}$ такая что

$$g(\boldsymbol{\lambda}, \boldsymbol{\mu}) = \inf_{\mathbf{x} \in \mathcal{D}} \left(f_0(\mathbf{x}) + \sum_{i=1}^m \lambda_i g_i(\mathbf{x}) + \sum_{j=1}^p \mu_j h_j(\mathbf{x}) \right)$$

называется *двойственной функцией*

Двойственная функция

Определение

Функция $g : \mathbb{R}^m \times \mathbb{R}^p \rightarrow \mathbb{R}$ такая что

$$g(\boldsymbol{\lambda}, \boldsymbol{\mu}) = \inf_{\mathbf{x} \in \mathcal{D}} \left(f_0(\mathbf{x}) + \sum_{i=1}^m \lambda_i g_i(\mathbf{x}) + \sum_{j=1}^p \mu_j h_j(\mathbf{x}) \right)$$

называется *двойственной функцией*

Свойства

- ▶ Всегда вогнута
- ▶ Может равняться $-\infty$ для некоторых $(\boldsymbol{\lambda}, \boldsymbol{\mu})$

Нижняя оценка оптимального значения функции

Утверждение

Если $\mu \geq 0$, тогда $p^* \geq g(\lambda, \mu)$

Нижняя оценка оптимального значения функции

Утверждение

Если $\mu \geq 0$, тогда $p^* \geq g(\lambda, \mu)$

Доказательство

Нижняя оценка оптимального значения функции

Утверждение

Если $\mu \geq 0$, тогда $p^* \geq g(\lambda, \mu)$

Доказательство

- ▶ Если $\hat{\mathbf{x}} \in \mathcal{D}$ и лежит в допустимом множестве, а также $\mu \geq 0$, тогда

$$f_0(\hat{\mathbf{x}}) \geq L(\hat{\mathbf{x}}, \lambda, \mu) \geq \inf_{\mathbf{x} \in \mathcal{D}} L(\mathbf{x}, \lambda, \mu) = g(\lambda, \mu)$$

Нижняя оценка оптимального значения функции

Утверждение

Если $\mu \geq 0$, тогда $p^* \geq g(\lambda, \mu)$

Доказательство

- ▶ Если $\hat{x} \in \mathcal{D}$ и лежит в допустимом множестве, а также $\mu \geq 0$, тогда

$$f_0(\hat{x}) \geq L(\hat{x}, \lambda, \mu) \geq \inf_{x \in \mathcal{D}} L(x, \lambda, \mu) = g(\lambda, \mu)$$

- ▶ Минимизируя обе части по всем допустимым \hat{x} , получим

$$p^* \geq g(\lambda, \mu)$$

Нижняя оценка оптимального значения функции

Утверждение

Если $\mu \geq 0$, тогда $p^* \geq g(\lambda, \mu)$

Доказательство

- ▶ Если $\hat{x} \in \mathcal{D}$ и лежит в допустимом множестве, а также $\mu \geq 0$, тогда

$$f_0(\hat{x}) \geq L(\hat{x}, \lambda, \mu) \geq \inf_{x \in \mathcal{D}} L(x, \lambda, \mu) = g(\lambda, \mu)$$

- ▶ Минимизируя обе части по всем допустимым \hat{x} , получим

$$p^* \geq g(\lambda, \mu)$$

Q: что теперь надо сделать с двойственной функцией, чтобы получить наилучшее приближение к p^* ?

Двойственная задача

Определение

Двойственной задачей называется следующая задача

$$\begin{aligned} & \max g(\boldsymbol{\lambda}, \boldsymbol{\mu}) \\ \text{s.t. } & \boldsymbol{\mu} \geq 0 \end{aligned}$$

Двойственная задача

Определение

Двойственной задачей называется следующая задача

$$\begin{aligned} \max g(\boldsymbol{\lambda}, \boldsymbol{\mu}) \\ \text{s.t. } \boldsymbol{\mu} \geq 0 \end{aligned}$$

- Всегда выпуклая задача

Двойственная задача

Определение

Двойственной задачей называется следующая задача

$$\begin{aligned} \max g(\boldsymbol{\lambda}, \boldsymbol{\mu}) \\ \text{s.t. } \boldsymbol{\mu} \geq 0 \end{aligned}$$

- ▶ Всегда выпуклая задача
- ▶ Обозначим $d^* = g(\boldsymbol{\lambda}^*, \boldsymbol{\mu}^*)$

Двойственная задача

Определение

Двойственной задачей называется следующая задача

$$\begin{aligned} \max g(\boldsymbol{\lambda}, \boldsymbol{\mu}) \\ \text{s.t. } \boldsymbol{\mu} \geq 0 \end{aligned}$$

- ▶ Всегда выпуклая задача
- ▶ Обозначим $d^* = g(\boldsymbol{\lambda}^*, \boldsymbol{\mu}^*)$
- ▶ Лучшая нижняя оценка для p^* , которую может дать двойственная функция

Двойственная задача

Определение

Двойственной задачей называется следующая задача

$$\begin{aligned} & \max g(\boldsymbol{\lambda}, \boldsymbol{\mu}) \\ & \text{s.t. } \boldsymbol{\mu} \geq 0 \end{aligned}$$

- ▶ Всегда выпуклая задача
- ▶ Обозначим $d^* = g(\boldsymbol{\lambda}^*, \boldsymbol{\mu}^*)$
- ▶ Лучшая нижняя оценка для p^* , которую может дать двойственная функция
- ▶ Вектора $(\boldsymbol{\lambda}, \boldsymbol{\mu})$ называются допустимыми для двойственной задачи, если $\boldsymbol{\mu} \geq 0$ и $(\boldsymbol{\lambda}, \boldsymbol{\mu}) \in \text{dom } g$

Слабая и сильная двойственность

Слабая двойственность: $d^* \leq p^*$

Слабая и сильная двойственность

Слабая двойственность: $d^* \leq p^*$

- ▶ Всегда выполняется по построению двойственной задачи

Слабая и сильная двойственность

Слабая двойственность: $d^* \leq p^*$

- ▶ Всегда выполняется по построению двойственной задачи
- ▶ Нетривиальные нижние границы для (NP-)сложных задач

Слабая и сильная двойственность

Слабая двойственность: $d^* \leq p^*$

- ▶ Всегда выполняется по построению двойственной задачи
- ▶ Нетривиальные нижние границы для (NP-)сложных задач

Сильная двойственность: $d^* = p^*$

Слабая и сильная двойственность

Слабая двойственность: $d^* \leq p^*$

- ▶ Всегда выполняется по построению двойственной задачи
- ▶ Нетривиальные нижние границы для (NP-)сложных задач

Сильная двойственность: $d^* = p^*$

- ▶ В общем случае **НЕ** выполняется

Слабая и сильная двойственность

Слабая двойственность: $d^* \leq p^*$

- ▶ Всегда выполняется по построению двойственной задачи
- ▶ Нетривиальные нижние границы для (NP-)сложных задач

Сильная двойственность: $d^* = p^*$

- ▶ В общем случае **НЕ** выполняется
- ▶ *Обычно* выполнена для выпуклых задач

Слабая и сильная двойственность

Слабая двойственность: $d^* \leq p^*$

- ▶ Всегда выполняется по построению двойственной задачи
- ▶ Нетривиальные нижние границы для (NP-)сложных задач

Сильная двойственность: $d^* = p^*$

- ▶ В общем случае **НЕ** выполняется
- ▶ *Обычно* выполнена для выпуклых задач
- ▶ Условия регулярности ограничений, подробнее через несколько слайдов

Слабая и сильная двойственность

Слабая двойственность: $d^* \leq p^*$

- ▶ Всегда выполняется по построению двойственной задачи
- ▶ Нетривиальные нижние границы для (NP-)сложных задач

Сильная двойственность: $d^* = p^*$

- ▶ В общем случае **НЕ** выполняется
- ▶ *Обычно* выполнена для выпуклых задач
- ▶ Условия регулярности ограничений, подробнее через несколько слайдов
- ▶ Может выполняться и для **невыпуклых** задач

Слабая и сильная двойственность

Слабая двойственность: $d^* \leq p^*$

- ▶ Всегда выполняется по построению двойственной задачи
- ▶ Нетривиальные нижние границы для (NP-)сложных задач

Сильная двойственность: $d^* = p^*$

- ▶ В общем случае **НЕ** выполняется
- ▶ *Обычно* выполнена для выпуклых задач
- ▶ Условия регулярности ограничений, подробнее через несколько слайдов
- ▶ Может выполняться и для **невыпуклых** задач
- ▶ Решение двойственной задачи даёт решение прямой задачи

Слабая и сильная двойственность

Слабая двойственность: $d^* \leq p^*$

- ▶ Всегда выполняется по построению двойственной задачи
- ▶ Нетривиальные нижние границы для (NP-)сложных задач

Сильная двойственность: $d^* = p^*$

- ▶ В общем случае **НЕ** выполняется
- ▶ *Обычно* выполнена для выпуклых задач
- ▶ Условия регулярности ограничений, подробнее через несколько слайдов
- ▶ Может выполняться и для **невыпуклых** задач
- ▶ Решение двойственной задачи даёт решение прямой задачи

Зазор двойственности: $f_0(\mathbf{x}) - g(\boldsymbol{\lambda}, \boldsymbol{\mu})$

Слабая и сильная двойственность

Слабая двойственность: $d^* \leq p^*$

- ▶ Всегда выполняется по построению двойственной задачи
- ▶ Нетривиальные нижние границы для (NP-)сложных задач

Сильная двойственность: $d^* = p^*$

- ▶ В общем случае **НЕ** выполняется
- ▶ *Обычно* выполнена для выпуклых задач
- ▶ Условия регулярности ограничений, подробнее через несколько слайдов
- ▶ Может выполняться и для **невыпуклых** задач
- ▶ Решение двойственной задачи даёт решение прямой задачи

Зазор двойственности: $f_0(\mathbf{x}) - g(\boldsymbol{\lambda}, \boldsymbol{\mu})$

- ▶ Оценка точности решения: $f_0(\mathbf{x}) - p^* \leq f_0(\mathbf{x}) - g(\boldsymbol{\lambda}, \boldsymbol{\mu})$

Слабая и сильная двойственность

Слабая двойственность: $d^* \leq p^*$

- ▶ Всегда выполняется по построению двойственной задачи
- ▶ Нетривиальные нижние границы для (NP-)сложных задач

Сильная двойственность: $d^* = p^*$

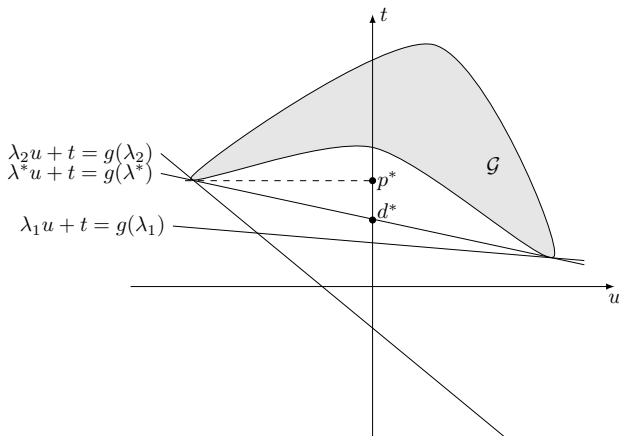
- ▶ В общем случае **НЕ** выполняется
- ▶ *Обычно* выполнена для выпуклых задач
- ▶ Условия регулярности ограничений, подробнее через несколько слайдов
- ▶ Может выполняться и для **невыпуклых** задач
- ▶ Решение двойственной задачи даёт решение прямой задачи

Зазор двойственности: $f_0(\mathbf{x}) - g(\boldsymbol{\lambda}, \boldsymbol{\mu})$

- ▶ Оценка точности решения: $f_0(\mathbf{x}) - p^* \leq f_0(\mathbf{x}) - g(\boldsymbol{\lambda}, \boldsymbol{\mu})$
- ▶ Доказательство корректности и сходимости алгоритма

Геометрическая интерпретация

$$\begin{array}{ll} \min_{\mathbf{x} \in \mathcal{D}} f_0(\mathbf{x}) & g(\lambda) = \inf_{(t,u) \in \mathcal{G}} (t + \lambda u) \\ \text{s.t. } f_1(\mathbf{x}) \leq 0 & \mathcal{G} = \{(f_0(\mathbf{x}), f_1(\mathbf{x})) \mid \mathbf{x} \in \mathcal{D}\} \end{array}$$



Условие Слейтера и сильная двойственность

Условие Слейтера

Говорят, что выполнено условие Слейтера, если

$$\exists \bar{\mathbf{x}} \in \text{int } \mathcal{D} : f_i(\bar{\mathbf{x}}) < 0, \mathbf{A}\bar{\mathbf{x}} = \mathbf{b}$$

Теорема

Сильная двойственность выполняется для выпуклой задачи

$$\begin{aligned} & \min f_0(\mathbf{x}) \\ & \text{s.t. } f_i(\mathbf{x}) \leq 0, \quad i = 1, \dots, m \\ & \quad \mathbf{A}\mathbf{x} = \mathbf{b}, \quad \mathbf{A} \in \mathbb{R}^{p \times n} \end{aligned}$$

если выполнено условие Слейтера.

Дополняющая нежёсткость

Пусть выполнена сильная двойственность,

x^* – решение прямой задачи,

(λ^*, μ^*) – решение двойственной задачи, тогда

Дополняющая нежёсткость

Пусть выполнена сильная двойственность,

\mathbf{x}^* – решение прямой задачи,

$(\boldsymbol{\lambda}^*, \boldsymbol{\mu}^*)$ – решение двойственной задачи, тогда

$$\begin{aligned} f_0(\mathbf{x}^*) = g(\boldsymbol{\lambda}^*, \boldsymbol{\mu}^*) &= \inf_{\mathbf{x} \in \mathcal{D}} \left(f_0(\mathbf{x}) + \sum_{i=1}^m \lambda_i^* g_i(\mathbf{x}) + \sum_{j=1}^p \mu_j^* h_j(\mathbf{x}) \right) \\ &\leq f_0(\mathbf{x}^*) + \sum_{i=1}^m \lambda_i^* g_i(\mathbf{x}^*) + \sum_{j=1}^p \mu_j^* h_j(\mathbf{x}^*) \\ &\leq f_0(\mathbf{x}^*) \end{aligned}$$

Дополняющая нежёсткость

Пусть выполнена сильная двойственность,

\mathbf{x}^* – решение прямой задачи,

$(\boldsymbol{\lambda}^*, \boldsymbol{\mu}^*)$ – решение двойственной задачи, тогда

$$\begin{aligned} f_0(\mathbf{x}^*) = g(\boldsymbol{\lambda}^*, \boldsymbol{\mu}^*) &= \inf_{\mathbf{x} \in \mathcal{D}} \left(f_0(\mathbf{x}) + \sum_{i=1}^m \lambda_i^* g_i(\mathbf{x}) + \sum_{j=1}^p \mu_j^* h_j(\mathbf{x}) \right) \\ &\leq f_0(\mathbf{x}^*) + \sum_{i=1}^m \lambda_i^* g_i(\mathbf{x}^*) + \sum_{j=1}^p \mu_j^* h_j(\mathbf{x}^*) \\ &\leq f_0(\mathbf{x}^*) \end{aligned}$$

► \mathbf{x}^* минимизирует $L(\mathbf{x}, \boldsymbol{\lambda}^*, \boldsymbol{\mu}^*)$

Дополняющая нежёсткость

Пусть выполнена сильная двойственность,

\mathbf{x}^* – решение прямой задачи,

$(\boldsymbol{\lambda}^*, \boldsymbol{\mu}^*)$ – решение двойственной задачи, тогда

$$\begin{aligned} f_0(\mathbf{x}^*) = g(\boldsymbol{\lambda}^*, \boldsymbol{\mu}^*) &= \inf_{\mathbf{x} \in \mathcal{D}} \left(f_0(\mathbf{x}) + \sum_{i=1}^m \lambda_i^* g_i(\mathbf{x}) + \sum_{j=1}^p \mu_j^* h_j(\mathbf{x}) \right) \\ &\leq f_0(\mathbf{x}^*) + \sum_{i=1}^m \lambda_i^* g_i(\mathbf{x}^*) + \sum_{j=1}^p \mu_j^* h_j(\mathbf{x}^*) \\ &\leq f_0(\mathbf{x}^*) \end{aligned}$$

- ▶ \mathbf{x}^* минимизирует $L(\mathbf{x}, \boldsymbol{\lambda}^*, \boldsymbol{\mu}^*)$
- ▶ Условие дополняющей нежёсткости

$$\mu_j^* h_j(\mathbf{x}^*) = 0, \quad j = 1, \dots, p$$

$$\mu_j^* > 0 \Rightarrow h_j(\mathbf{x}^*) = 0, \quad h_j(\mathbf{x}^*) < 0 \Rightarrow \mu_j^* = 0$$

Условия Каруша-Куна-Таккера (ККТ): невыпуклые задачи

Пусть $(\mathbf{x}^*, \boldsymbol{\lambda}^*, \boldsymbol{\mu}^*)$ решения прямой и двойственной задачи и выполнена сильная двойственность, тогда

Условия Каруша-Куна-Таккера (ККТ): невыпуклые задачи

Пусть $(\mathbf{x}^*, \boldsymbol{\lambda}^*, \boldsymbol{\mu}^*)$ решения прямой и двойственной задачи и выполнена сильная двойственность, тогда

1. $h_j(\mathbf{x}^*) \leq 0$

Условия Каруша-Куна-Таккера (ККТ): невыпуклые задачи

Пусть $(\mathbf{x}^*, \boldsymbol{\lambda}^*, \boldsymbol{\mu}^*)$ решения прямой и двойственной задачи и выполнена сильная двойственность, тогда

1. $h_j(\mathbf{x}^*) \leq 0$
2. $g_i(\mathbf{x}^*) = 0$

Условия Каруша-Куна-Таккера (ККТ): невыпуклые задачи

Пусть $(\mathbf{x}^*, \boldsymbol{\lambda}^*, \boldsymbol{\mu}^*)$ решения прямой и двойственной задачи и выполнена сильная двойственность, тогда

1. $h_j(\mathbf{x}^*) \leq 0$
2. $g_i(\mathbf{x}^*) = 0$
3. $\boldsymbol{\mu}^* \geq 0$

Условия Каруша-Куна-Таккера (ККТ): невыпуклые задачи

Пусть $(\mathbf{x}^*, \boldsymbol{\lambda}^*, \boldsymbol{\mu}^*)$ решения прямой и двойственной задачи и выполнена сильная двойственность, тогда

1. $h_j(\mathbf{x}^*) \leq 0$
2. $g_i(\mathbf{x}^*) = 0$
3. $\boldsymbol{\mu}^* \geq 0$
4. $\mu_j^* h_j(\mathbf{x}^*) = 0$

Условия Каруша-Куна-Таккера (ККТ): невыпуклые задачи

Пусть $(\mathbf{x}^*, \boldsymbol{\lambda}^*, \boldsymbol{\mu}^*)$ решения прямой и двойственной задачи и выполнена сильная двойственность, тогда

1. $h_j(\mathbf{x}^*) \leq 0$
2. $g_i(\mathbf{x}^*) = 0$
3. $\boldsymbol{\mu}^* \geq 0$
4. $\mu_j^* h_j(\mathbf{x}^*) = 0$
5. $f'_0(\mathbf{x}^*) + \sum_{i=1}^m \lambda_i^* g'_i(\mathbf{x}^*) + \sum_{j=1}^p \mu_j^* h'_j(\mathbf{x}^*) = 0$

Условия Каруша-Куна-Таккера (ККТ): невыпуклые задачи

Пусть $(\mathbf{x}^*, \boldsymbol{\lambda}^*, \boldsymbol{\mu}^*)$ решения прямой и двойственной задачи и выполнена сильная двойственность, тогда

1. $h_j(\mathbf{x}^*) \leq 0$
2. $g_i(\mathbf{x}^*) = 0$
3. $\boldsymbol{\mu}^* \geq 0$
4. $\mu_j^* h_j(\mathbf{x}^*) = 0$
5. $f'_0(\mathbf{x}^*) + \sum_{i=1}^m \lambda_i^* g'_i(\mathbf{x}^*) + \sum_{j=1}^p \mu_j^* h'_j(\mathbf{x}^*) = 0$

Последнее равенство выполнено в силу

$$\min_{\mathbf{x}} L(\mathbf{x}, \boldsymbol{\lambda}^*, \boldsymbol{\mu}^*) = L(\mathbf{x}^*, \boldsymbol{\lambda}^*, \boldsymbol{\mu}^*)$$

и необходимого условия минимума.

Условия Каруша-Куна-Таккера (ККТ): невыпуклые задачи

Пусть $(\mathbf{x}^*, \boldsymbol{\lambda}^*, \boldsymbol{\mu}^*)$ решения прямой и двойственной задачи и выполнена сильная двойственность, тогда

1. $h_j(\mathbf{x}^*) \leq 0$
2. $g_i(\mathbf{x}^*) = 0$
3. $\boldsymbol{\mu}^* \geq 0$
4. $\mu_j^* h_j(\mathbf{x}^*) = 0$
5. $f'_0(\mathbf{x}^*) + \sum_{i=1}^m \lambda_i^* g'_i(\mathbf{x}^*) + \sum_{j=1}^p \mu_j^* h'_j(\mathbf{x}^*) = 0$

Последнее равенство выполнено в силу

$$\min_{\mathbf{x}} L(\mathbf{x}, \boldsymbol{\lambda}^*, \boldsymbol{\mu}^*) = L(\mathbf{x}^*, \boldsymbol{\lambda}^*, \boldsymbol{\mu}^*)$$

и необходимого условия минимума.

Замечание

Сначала эти условия были известны как условия Куна-Таккера (работа 1951 г.). Потом обнаружили, что Вильям Каруш вывел их в своей дипломной работе 1939 г.

ККТ для выпуклых задач

Утверждение 1

Пусть прямая задача выпукла (f_0, h_j – выпуклы, g_i – аффинны) и для $(\hat{x}, \hat{\lambda}, \hat{\mu})$ выполнены условия ККТ, тогда

- ▶ выполнена сильная двойственность
- ▶ $(\hat{x}, \hat{\lambda}, \hat{\mu})$ – решения прямой и двойственной задач

ККТ для выпуклых задач

Утверждение 1

Пусть прямая задача выпукла (f_0, h_j – выпуклы, g_i – аффинны) и для $(\hat{x}, \hat{\lambda}, \hat{\mu})$ выполнены условия ККТ, тогда

- ▶ выполнена сильная двойственность
- ▶ $(\hat{x}, \hat{\lambda}, \hat{\mu})$ – решения прямой и двойственной задач

Доказательство

ККТ для выпуклых задач

Утверждение 1

Пусть прямая задача выпукла (f_0, h_j – выпуклы, g_i – аффинны) и для $(\hat{\mathbf{x}}, \hat{\boldsymbol{\lambda}}, \hat{\boldsymbol{\mu}})$ выполнены условия ККТ, тогда

- ▶ выполнена сильная двойственность
- ▶ $(\hat{\mathbf{x}}, \hat{\boldsymbol{\lambda}}, \hat{\boldsymbol{\mu}})$ – решения прямой и двойственной задач

Доказательство

- ▶ Первые два условия из ККТ $\rightarrow \hat{\mathbf{x}}$ лежит в допустимом множестве, то есть $g_i(\hat{\mathbf{x}}) = 0$ и $h_j(\hat{\mathbf{x}}) \leq 0$

ККТ для выпуклых задач

Утверждение 1

Пусть прямая задача выпукла (f_0, h_j – выпуклы, g_i – аффинны) и для $(\hat{x}, \hat{\lambda}, \hat{\mu})$ выполнены условия ККТ, тогда

- ▶ выполнена сильная двойственность
- ▶ $(\hat{x}, \hat{\lambda}, \hat{\mu})$ – решения прямой и двойственной задач

Доказательство

- ▶ Первые два условия из ККТ $\rightarrow \hat{x}$ лежит в допустимом множестве, то есть $g_i(\hat{x}) = 0$ и $h_j(\hat{x}) \leq 0$
- ▶ $\hat{\mu} \geq 0 \rightarrow L(x, \hat{\lambda}, \hat{\mu})$ выпуклый по x

ККТ для выпуклых задач

Утверждение 1

Пусть прямая задача выпукла (f_0, h_j – выпуклы, g_i – аффинны) и для $(\hat{\mathbf{x}}, \hat{\boldsymbol{\lambda}}, \hat{\boldsymbol{\mu}})$ выполнены условия ККТ, тогда

- ▶ выполнена сильная двойственность
- ▶ $(\hat{\mathbf{x}}, \hat{\boldsymbol{\lambda}}, \hat{\boldsymbol{\mu}})$ – решения прямой и двойственной задач

Доказательство

- ▶ Первые два условия из ККТ $\rightarrow \hat{\mathbf{x}}$ лежит в допустимом множестве, то есть $g_i(\hat{\mathbf{x}}) = 0$ и $h_j(\hat{\mathbf{x}}) \leq 0$
- ▶ $\hat{\boldsymbol{\mu}} \geq 0 \rightarrow L(\mathbf{x}, \hat{\boldsymbol{\lambda}}, \hat{\boldsymbol{\mu}})$ выпуклый по \mathbf{x}
- ▶ Последнее условие $\rightarrow \hat{\mathbf{x}}$ минимизирует L :
$$g(\hat{\boldsymbol{\lambda}}, \hat{\boldsymbol{\mu}}) = L(\hat{\mathbf{x}}, \hat{\boldsymbol{\lambda}}, \hat{\boldsymbol{\mu}}) = f_0(\hat{\mathbf{x}}) + \sum_{i=1}^m \hat{\lambda}_i g_i(\hat{\mathbf{x}}) + \sum_{j=1}^p \hat{\mu}_j h_j(\hat{\mathbf{x}})$$

ККТ для выпуклых задач

Утверждение 1

Пусть прямая задача выпукла (f_0, h_j – выпуклы, g_i – аффинны) и для $(\hat{\mathbf{x}}, \hat{\boldsymbol{\lambda}}, \hat{\boldsymbol{\mu}})$ выполнены условия ККТ, тогда

- ▶ выполнена сильная двойственность
- ▶ $(\hat{\mathbf{x}}, \hat{\boldsymbol{\lambda}}, \hat{\boldsymbol{\mu}})$ – решения прямой и двойственной задач

Доказательство

- ▶ Первые два условия из ККТ $\rightarrow \hat{\mathbf{x}}$ лежит в допустимом множестве, то есть $g_i(\hat{\mathbf{x}}) = 0$ и $h_j(\hat{\mathbf{x}}) \leq 0$
- ▶ $\hat{\boldsymbol{\mu}} \geq 0 \rightarrow L(\mathbf{x}, \hat{\boldsymbol{\lambda}}, \hat{\boldsymbol{\mu}})$ выпуклый по \mathbf{x}
- ▶ Последнее условие $\rightarrow \hat{\mathbf{x}}$ минимизирует L :
$$g(\hat{\boldsymbol{\lambda}}, \hat{\boldsymbol{\mu}}) = L(\hat{\mathbf{x}}, \hat{\boldsymbol{\lambda}}, \hat{\boldsymbol{\mu}}) = f_0(\hat{\mathbf{x}}) + \sum_{i=1}^m \hat{\lambda}_i g_i(\hat{\mathbf{x}}) + \sum_{j=1}^p \hat{\mu}_j h_j(\hat{\mathbf{x}})$$
- ▶ Из условий дополняющей нежёсткости $\hat{\mu}_j h_j(\hat{\mathbf{x}}) = 0$ следует, что $g(\hat{\boldsymbol{\lambda}}, \hat{\boldsymbol{\mu}}) = f_0(\hat{\mathbf{x}})$

ККТ для выпуклых задач

Утверждение 1

Пусть прямая задача выпукла (f_0, h_j – выпуклы, g_i – аффинны) и для $(\hat{\mathbf{x}}, \hat{\boldsymbol{\lambda}}, \hat{\boldsymbol{\mu}})$ выполнены условия ККТ, тогда

- ▶ выполнена сильная двойственность
- ▶ $(\hat{\mathbf{x}}, \hat{\boldsymbol{\lambda}}, \hat{\boldsymbol{\mu}})$ – решения прямой и двойственной задач

Доказательство

- ▶ Первые два условия из ККТ $\rightarrow \hat{\mathbf{x}}$ лежит в допустимом множестве, то есть $g_i(\hat{\mathbf{x}}) = 0$ и $h_j(\hat{\mathbf{x}}) \leq 0$
- ▶ $\hat{\boldsymbol{\mu}} \geq 0 \rightarrow L(\mathbf{x}, \hat{\boldsymbol{\lambda}}, \hat{\boldsymbol{\mu}})$ выпуклый по \mathbf{x}
- ▶ Последнее условие $\rightarrow \hat{\mathbf{x}}$ минимизирует L :
$$g(\hat{\boldsymbol{\lambda}}, \hat{\boldsymbol{\mu}}) = L(\hat{\mathbf{x}}, \hat{\boldsymbol{\lambda}}, \hat{\boldsymbol{\mu}}) = f_0(\hat{\mathbf{x}}) + \sum_{i=1}^m \hat{\lambda}_i g_i(\hat{\mathbf{x}}) + \sum_{j=1}^p \hat{\mu}_j h_j(\hat{\mathbf{x}})$$
- ▶ Из условий дополняющей нежёсткости $\hat{\mu}_j h_j(\hat{\mathbf{x}}) = 0$ следует, что $g(\hat{\boldsymbol{\lambda}}, \hat{\boldsymbol{\mu}}) = f_0(\hat{\mathbf{x}})$
- ▶ Выполнена сильная двойственность

ККТ для выпуклых задач

Утверждение 1

Пусть прямая задача выпукла (f_0, h_j – выпуклы, g_i – аффинны) и для $(\hat{\mathbf{x}}, \hat{\boldsymbol{\lambda}}, \hat{\boldsymbol{\mu}})$ выполнены условия ККТ, тогда

- ▶ выполнена сильная двойственность
- ▶ $(\hat{\mathbf{x}}, \hat{\boldsymbol{\lambda}}, \hat{\boldsymbol{\mu}})$ – решения прямой и двойственной задач

Доказательство

- ▶ Первые два условия из ККТ $\rightarrow \hat{\mathbf{x}}$ лежит в допустимом множестве, то есть $g_i(\hat{\mathbf{x}}) = 0$ и $h_j(\hat{\mathbf{x}}) \leq 0$
- ▶ $\hat{\boldsymbol{\mu}} \geq 0 \rightarrow L(\mathbf{x}, \hat{\boldsymbol{\lambda}}, \hat{\boldsymbol{\mu}})$ выпуклый по \mathbf{x}
- ▶ Последнее условие $\rightarrow \hat{\mathbf{x}}$ минимизирует L :
$$g(\hat{\boldsymbol{\lambda}}, \hat{\boldsymbol{\mu}}) = L(\hat{\mathbf{x}}, \hat{\boldsymbol{\lambda}}, \hat{\boldsymbol{\mu}}) = f_0(\hat{\mathbf{x}}) + \sum_{i=1}^m \hat{\lambda}_i g_i(\hat{\mathbf{x}}) + \sum_{j=1}^p \hat{\mu}_j h_j(\hat{\mathbf{x}})$$
- ▶ Из условий дополняющей нежёсткости $\hat{\mu}_j h_j(\hat{\mathbf{x}}) = 0$ следует, что $g(\hat{\boldsymbol{\lambda}}, \hat{\boldsymbol{\mu}}) = f_0(\hat{\mathbf{x}})$
- ▶ Выполнена сильная двойственность
- ▶ $(\hat{\mathbf{x}}, \hat{\boldsymbol{\lambda}}, \hat{\boldsymbol{\mu}})$ – решения прямой и двойственной задач

ККТ для выпуклых задач

Утверждение 2

Пусть для выпуклой задачи выполнено условие Слейтера.

Тогда x решение прямой задачи тогда и только тогда, когда существуют (λ, μ) такие, что для них выполнены условия ККТ

ККТ для выпуклых задач

Утверждение 2

Пусть для выпуклой задачи выполнено условие Слейтера.
Тогда x^* решение прямой задачи тогда и только тогда, когда существуют (λ, μ) такие, что для них выполнены условия ККТ

Доказательство

ККТ для выпуклых задач

Утверждение 2

Пусть для выпуклой задачи выполнено условие Слейтера.
Тогда x решение прямой задачи тогда и только тогда, когда существуют (λ, μ) такие, что для них выполнены условия ККТ

Доказательство

- Из выпуклости и условий Слейтера следует выполнение сильной двойственности и достижимость минимума p^*

ККТ для выпуклых задач

Утверждение 2

Пусть для выпуклой задачи выполнено условие Слейтера. Тогда x решение прямой задачи тогда и только тогда, когда существуют (λ, μ) такие, что для них выполнены условия ККТ

Доказательство

- ▶ Из выпуклости и условий Слейтера следует выполнение сильной двойственности и достижимость минимума p^*
- ▶ Необходимость выполнения ККТ следует из утверждения для общего случая

ККТ для выпуклых задач

Утверждение 2

Пусть для выпуклой задачи выполнено условие Слейтера. Тогда x решение прямой задачи тогда и только тогда, когда существуют (λ, μ) такие, что для них выполнены условия ККТ

Доказательство

- ▶ Из выпуклости и условий Слейтера следует выполнение сильной двойственности и достижимость минимума p^*
- ▶ Необходимость выполнения ККТ следует из утверждения для общего случая
- ▶ Достаточность следует из утверждения 1

Почему помимо выпуклости нужно условие Слейтера?

$$\begin{array}{ll}\min_{x_1, x_2} & x_1 \\ \text{s.t.} & x_2 \geq x_1^2 \\ & x_2 \leq -x_1^2\end{array}$$

Почему помимо выпуклости нужно условие Слейтера?

$$\begin{aligned} \min_{x_1, x_2} \quad & x_1 \\ \text{s.t.} \quad & x_2 \geq x_1^2 \\ & x_2 \leq -x_1^2 \end{aligned}$$

- Задача является выпуклой

Почему помимо выпуклости нужно условие Слейтера?

$$\begin{aligned} \min_{x_1, x_2} \quad & x_1 \\ \text{s.t.} \quad & x_2 \geq x_1^2 \\ & x_2 \leq -x_1^2 \end{aligned}$$

- ▶ Задача является выпуклой
- ▶ Решения системы ККТ нет

Почему помимо выпуклости нужно условие Слейтера?

$$\begin{aligned} \min_{x_1, x_2} \quad & x_1 \\ \text{s.t.} \quad & x_2 \geq x_1^2 \\ & x_2 \leq -x_1^2 \end{aligned}$$

- ▶ Задача является выпуклой
- ▶ Решения системы ККТ нет
- ▶ Допустимое множество состоит из единственной точки

Почему помимо выпуклости нужно условие Слейтера?

$$\begin{aligned} \min_{x_1, x_2} \quad & x_1 \\ \text{s.t.} \quad & x_2 \geq x_1^2 \\ & x_2 \leq -x_1^2 \end{aligned}$$

- ▶ Задача является выпуклой
- ▶ Решения системы ККТ нет
- ▶ Допустимое множество состоит из единственной точки
- ▶ Не выполняется условие Слейтера

- ▶ Условие оптимальности для задачи безусловной оптимизации

- ▶ Условие оптимальности для задачи безусловной оптимизации
- ▶ Дифференциальный условий оптимальности для задачи условной оптимизации

- ▶ Условие оптимальности для задачи безусловной оптимизации
- ▶ Дифференциальный условий оптимальности для задачи условной оптимизации
- ▶ Двойственная функция и двойственная задача

- ▶ Условие оптимальности для задачи безусловной оптимизации
- ▶ Дифференциальный условий оптимальности для задачи условной оптимизации
- ▶ Двойственная функция и двойственная задача
- ▶ Сильная двойственность и условие Слейтера

- ▶ Условие оптимальности для задачи безусловной оптимизации
- ▶ Дифференциальный условий оптимальности для задачи условной оптимизации
- ▶ Двойственная функция и двойственная задача
- ▶ Сильная двойственность и условие Слейтера
- ▶ Условия Каруша-Куна-Таккера