Методы оптимизации. Семинар 11. Двойственность.

Александр Катруца

Московский физико-технический институт,
Факультет Управления и Прикладной Математики

14 октября 2016 г.

Напоминание

- Существование решения оптимизационной задачи
- Условия оптимальности для
  - общей задачи оптимизации
  - задачи безусловной оптимизации
  - задачи оптимизации с ограничениями типа равенств
  - задачи оптимизации с ограничениями типа равенств и неравенств

Обозначения

Задача

$$\min_{x \in \mathcal{D}} f(x) = p^*$$

$$\text{s.t. } g_i(x) = 0, \; i = 1, \ldots, m$$

$$h_j(x) \leq 0, \; j = 1, \ldots, p$$

Лагранжиан

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

Двойственные переменные

Вектора $\boldsymbol{\mu}$ и $\boldsymbol{\lambda}$ называются двойственными переменными.

Двойственная функция

Функция $g(\boldsymbol{\mu}, \boldsymbol{\lambda}) = \inf\limits_{x \in \mathcal{D}} L(x, \boldsymbol{\lambda}, \boldsymbol{\mu})$ называется двойственной функцией Лагранжа.

Свойства двойственной функции

Вогнутость

Двойственная функция является вогнутой как инфимум аффинных функций по $(\boldsymbol{\mu}, \boldsymbol{\lambda})$ в независимости от того, является ли исходная задача выпуклой.

Нижняя граница

Для любого $\boldsymbol{\lambda}$ и для $\boldsymbol{\mu} \geq 0$ выполнено $g(\boldsymbol{\mu}, \boldsymbol{\lambda}) \leq p^*$.

Двойственная задача

$$\max g(\boldsymbol{\mu}, \boldsymbol{\lambda}) = d^*$$
$$\text{s.t. } \boldsymbol{\mu} \geq 0$$

Зачем?

- Двойственная задача выпукла независимо от того, выпукла ли прямая
- Нижняя оценка **может** достигаться

Связь с сопряжённой функцией

Рассмотрим задачу

$$
\begin{aligned}
&\min f_0(x) \\
\text{s.t. } &\mathbf{A}\mathbf{x} \leq \mathbf{b} \\
&\mathbf{C}\mathbf{x} = \mathbf{d}
\end{aligned}
$$

Тогда

$$
\begin{aligned}
&g(\boldsymbol{\lambda}, \boldsymbol{\mu}) = \inf_{\mathbf{x}} (f_0(\mathbf{x}) + \boldsymbol{\lambda}^\intercal(\mathbf{A}\mathbf{x} - \mathbf{b}) + \boldsymbol{\mu}^\intercal(\mathbf{C}\mathbf{x} - \mathbf{d})) = \\
&-\mathbf{b}^\intercal\boldsymbol{\lambda} - \boldsymbol{\mu}^\intercal\mathbf{d} + \inf_{\mathbf{x}} (f_0(\mathbf{x}) + (\mathbf{A}^\intercal\boldsymbol{\lambda} + \mathbf{C}^\intercal\boldsymbol{\mu})^\intercal\mathbf{x}) = \\
&-\mathbf{b}^\intercal\boldsymbol{\lambda} - \boldsymbol{\mu}^\intercal\mathbf{d} - f_0^*(-\mathbf{A}^\intercal\boldsymbol{\lambda} - \mathbf{C}^\intercal\boldsymbol{\mu})
\end{aligned}
$$

Области определений двойственной и сопряжённой функций связаны:

$$
\text{dom } g = \{(\boldsymbol{\lambda}, \boldsymbol{\mu}) \mid -\mathbf{A}^\intercal\boldsymbol{\lambda} - \mathbf{C}^\intercal\boldsymbol{\mu} \in \text{dom } f_0^*\}
$$

Примеры

Найти двойственную функцию:

- Решение СЛУ минимальной нормы

$$\begin{aligned} &\min \|\mathbf{x}\|_2^2 \\ \text{s.t. } &\mathbf{A}\mathbf{x} = \mathbf{b} \end{aligned}$$

- Линейное программирование

$$\begin{aligned} &\min \mathbf{c}^\intercal \mathbf{x} \\ \text{s.t. } &\mathbf{A}\mathbf{x} = \mathbf{b} \\ &\mathbf{x} \geq 0 \end{aligned}$$

- Задача разбиения

$$\begin{aligned} &\min \mathbf{x}^\intercal \mathbf{W} \mathbf{x} \\ \text{s.t. } &x_i^2 = 1, \; i = 1, \ldots, n \end{aligned}$$

Слабая и сильная двойственность

Определение

Оптимальные значения целевой функции в прямой и двойственной задаче связаны соотношением

$$d^* \leq p^*.$$

Если $d^* < p^*$, то свойство называют слабой двойственностью.
Если $d^* = p^*$, то — сильной двойственностью.

Замечание

Слабая двойственность есть всегда по построению двойственной задачи.

Вопросы

- При каких условиях выполняется сильная двойственность?
- Как использовать двойственность для проверки оптимальности?

Критерий субоптимальности

По построению $p^* \geq g(\boldsymbol{\lambda}, \boldsymbol{\mu})$, поэтому
$f_0(x) - p^* \leq f_0(x) - g(\boldsymbol{\lambda}, \boldsymbol{\mu}) = \varepsilon$.

Определение

Разность $f_0(x) - g(\boldsymbol{\lambda}, \boldsymbol{\mu})$ называется *двойственным зазором* и является оценкой сверху для разности текущего и оптимального значения функции.

Способы использования:

- критерий остановки в итерационном процессе
- теоретическая оценка сходимости алгоритма
- проверка оптимальности данной точки

Условия Слейтера

Теорема

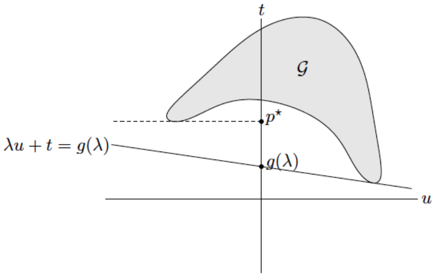
Если задача выпуклая и существует x, лежащий внутри допустимой области, т.е. ограничения типа неравенств выполнены как строгие неравенства, то выполнено свойство сильной двойственности.

- Решение СЛАУ наименьшей нормы
- Линейное программирование
- Квадратичное программирование с квадратичными огранчиениями
- Невыпуклая задача с сильной двойственностью

Геометрическая интерпретация

$$\min_x f_0(x), \text{ where } f_1(x) \leq 0.$$

$$g(\lambda) = \inf_{(u,t)\in\mathcal{G}} (t + \lambda u) \qquad \mathcal{G} = \{(f_1(x), f_0(x)) \mid x \in \mathcal{D}\}$$



- $\lambda = 0$
- λ^* — оптимальное значение
- $\lambda > \lambda^*$

Условия дополняющей нежёсткости

Пусть $\mathbf{x}^*$ и $(\boldsymbol{\mu}^*, \boldsymbol{\lambda}^*)$ решения прямой и двойственной задачи. То есть

$$
\begin{aligned}
&f(\mathbf{x}^*) = g(\boldsymbol{\mu}^*, \boldsymbol{\lambda}^*) = \inf_{\mathbf{x}} L(\mathbf{x}, \boldsymbol{\lambda}, \boldsymbol{\mu}) \leq \\
&f(\mathbf{x}^*) + \sum_{i=1}^{m} \lambda_i^* g_i(\mathbf{x}^*) + \sum_{j=1}^{p} \mu_j^* h_j(\mathbf{x}^*) \leq \\
&f(\mathbf{x}^*), \qquad \boldsymbol{\mu} \geq 0
\end{aligned}
$$

Условия дополняющей нежёсткости

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

Для каждого неравенства

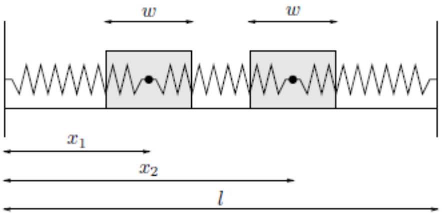
- либо множитель Лагранжа равен нулю
- либо оно активно.

Условия Каруша-Куна-Таккера

Из прошлого семинара известны необходимые условия ККТ:

1. $g_i(x^*) = 0$ — допустимость в прямой задаче
2. $h_j(x^*) \leq 0$ — допустимость в прямой задаче
3. $\mu_j^* \geq 0$ — допустимость в двойственной задаче
4. $\mu_j^* h_j(x^*) = 0$ — условие дополняющей нежёсткости
5. $\nabla_x L(x^*, \boldsymbol{\lambda}^*, \boldsymbol{\mu}^*) = 0$ — определение двойственной функции

Механическая интерпретация



Поиск устойчивого положения системы:

$$\min_{\mathbf{x}\in\mathbb{R}^3} \frac{1}{2}k_1x_1^2 + \frac{1}{2}k_2(x_2 - x_1)^2 + \frac{1}{2}k_3(l - x_2)^2$$

$$\text{s.t. } \frac{w}{2} - x_1 \leq 0$$

$$w + x_1 - x_2 \leq 0$$

$$\frac{w}{2} - l + x_2 \leq 0$$

Примеры

- Орицательная энтропия при линейных ограничениях

$$\begin{aligned}\min_{\mathbf{x}\in\mathbb{R}^n} & \sum_{i=1}^n x_i \log x_i \\ \text{s.t. } & \mathbf{A}\mathbf{x} \leq \mathbf{b} \\ & \mathbf{1}^\mathsf{T}\mathbf{x} = 1\end{aligned}$$

- Сформулировать двойственную задачу и по её решению найти решение прямой задачи:

$$\begin{aligned}& \min \frac{1}{2}x^2 + 2y^2 + \frac{1}{2}z^2 + x + y + 2z \\ \text{s.t. } & x + 2y + z = 4\end{aligned}$$

- Релаксация Лагранжа для задачи бинарного линейного программирования:

$$\begin{aligned}& \min_{\mathbf{x}\in\mathbb{R}^n} \mathbf{c}^\mathsf{T}\mathbf{x} \\ \text{s.t. } & \mathbf{A}\mathbf{x} \leq \mathbf{b} \\ & x_i \in \{0, 1\}, \quad i = 1, \ldots, n\end{aligned}$$

Резюме

- Двойственая задача: что это такое и зачем оно надо?
- Сильная и слабая двойственность
- Условия Слейтера
- Геометрическая и механическая интерпретации