# Методы оптимизации. Семинар 11. Двойственность.

## Александр Катруца

Московский физико-технический институт Факультет Управления и Прикладной Математики

7 февраля 2019 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

$$\min f(x) = p^*$$
 s.t.  $g_i(x) = 0, \ i = 1, \dots, m$  
$$h_j(x) \le 0, \ j = 1, \dots, p$$

### Лагранжиан

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

### <u>Двойственные</u> переменные

Вектора  $\mu$  и  $\lambda$  называются двойственными переменными.

### Двойственная функция

Функция  $g(\pmb{\mu},\pmb{\lambda})=\inf_x L(x,\pmb{\lambda},\pmb{\mu})$  называется двойственной функцией Лагранжа.

# Свойства двойственной функции

### Вогнутость

Двойственная функция является вогнутой как инфимум аффинных функций по  $(\mu, \lambda)$  вне зависимости от того, является ли исходная задача выпуклой.

#### Нижняя граница

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

### <u>Двой</u>ственная задача

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

### Зачем?

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

# Связь с сопряжённой функцией

Рассмотрим задачу

$$\min f_0(x)$$
s.t.  $\mathbf{A}\mathbf{x} \leq \mathbf{b}$ 
 $\mathbf{C}\mathbf{x} = \mathbf{d}$ 

Тогда

$$g(\boldsymbol{\lambda}, \boldsymbol{\mu}) = \inf_{\mathbf{x}} (f_0(\mathbf{x}) + \boldsymbol{\lambda}^\mathsf{T} (\mathbf{A}\mathbf{x} - \mathbf{b}) + \boldsymbol{\mu}^\mathsf{T} (\mathbf{C}\mathbf{x} - \mathbf{d})) =$$

$$- \mathbf{b}^\mathsf{T} \boldsymbol{\lambda} - \boldsymbol{\mu}^\mathsf{T} \mathbf{d} + \inf_{\mathbf{x}} (f_0(\mathbf{x}) + (\mathbf{A}^\mathsf{T} \boldsymbol{\lambda} + \mathbf{C}^\mathsf{T} \boldsymbol{\mu})^\mathsf{T} \mathbf{x}) =$$

$$- \mathbf{b}^\mathsf{T} \boldsymbol{\lambda} - \boldsymbol{\mu}^\mathsf{T} \mathbf{d} - f_0^* (-\mathbf{A}^\mathsf{T} \boldsymbol{\lambda} - \mathbf{C}^\mathsf{T} \boldsymbol{\mu})$$

Области определений двойственной и сопряжённой функций связаны:

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

# Примеры

## Найти двойственную функцию:

• Решение СЛУ минимальной нормы

$$\min \|\mathbf{x}\|_2^2$$

s.t. 
$$\mathbf{A}\mathbf{x} = \mathbf{b}$$

• Линейное программирование

$$\min \mathbf{c}^{\intercal}\mathbf{x}$$

s.t. 
$$Ax = b$$

$$\mathbf{x} \ge 0$$

• Задача разбиения

$$\min \mathbf{x}^\mathsf{T} \mathbf{W} \mathbf{x}$$

s.t. 
$$x_i^2 = 1, i = 1, \dots, n$$



## Слабая и сильная двойственность

### Определение

Оптимальные значения целевой функции в прямой и двойственной задаче связаны соотношением

$$d^* \le p^*.$$

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  $f_0(x)-g(\pmb{\lambda},\pmb{\mu})$  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

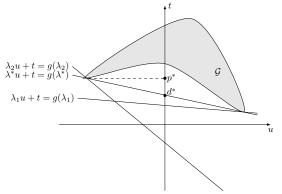
Если задача выпуклая и существует x, лежащий внутри допустимой области, т.е. ограничения типа неравенств выполнены как строгие неравенства, то выполнено свойство сильной двойственности.

- Решение СЛАУ наименьшей нормы
- Линейное программирование
- Квадратичное программирование с квадратичными огранчиениями

## Геометрическая интерпретация

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

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



- $\bullet$   $\lambda = 0$
- $\lambda^*$  оптимальное значение
- $\lambda > \lambda^*$

## Условия дополняющей нежёсткости

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

$$f(\mathbf{x}^*) = g(\boldsymbol{\mu}^*, \boldsymbol{\lambda}^*) = \inf_{\mathbf{x}} L(\mathbf{x}, \boldsymbol{\lambda}, \boldsymbol{\mu}) \le$$
$$f(\mathbf{x}^*) + \sum_{i=1}^m \lambda_i^* g_i(\mathbf{x}^*) + \sum_{j=1}^p \mu_j^* h_j(\mathbf{x}^*) \le$$
$$f(\mathbf{x}^*), \quad \boldsymbol{\mu} \ge 0$$

## Условия дополняющей нежёсткости

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

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.  $\mu_i^* \ge 0$  допустимость в двойственной задаче
- 4.  $\mu_{j}^{*}h_{j}(x^{*})=0$  условие дополняющей нежёсткости
- 5.  $\nabla_x L(x^*, \pmb{\lambda}^*, \pmb{\mu}^*) = 0$  стационарность лагранжиана по прямым переменным

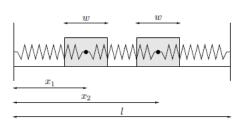
Пример  $(\mathbf{P} \in \mathbb{S}^n_+)$ 

$$\min_{\mathbf{x} \in \mathbb{R}^n} \frac{1}{2} \mathbf{x}^\mathsf{T} \mathbf{P} \mathbf{x} + \mathbf{q}^\mathsf{T} \mathbf{x} + r$$

s.t. Ax = b



## Механическая интерпретация



## Поиск устойчивого положения системы:

$$\begin{aligned} & \min_{\mathbf{x} \in \mathbb{R}^3} \frac{1}{2} k_1 x_1^2 + \frac{1}{2} k_2 (x_2 - x_1)^2 + \frac{1}{2} k_3 (l - x_2)^2 \\ \text{s.t.} & \frac{w}{2} - x_1 \leq 0 \\ & w + x_1 - x_2 \leq 0 \\ & \frac{w}{2} - l + x_2 \leq 0 \end{aligned}$$

## Примеры

Отрицательная энтропия при линейных ограничениях

$$\min_{\mathbf{x} \in \mathbb{R}^n} \sum_{i=1} x_i \log x_i$$
s.t.  $\mathbf{A}\mathbf{x} \le \mathbf{b}$ 

$$\mathbf{1}^\mathsf{T}\mathbf{x} = 1$$

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

$$\min \frac{1}{2}x^2 + 2y^2 + \frac{1}{2}z^2 + x + y + 2z$$
 s.t.  $x + 2y + z = 4$ 

• Релаксация Лагранжа для задачи бинарного линейного программирования:

$$\min_{\mathbf{x} \in \mathbb{R}^n} \mathbf{c}^\mathsf{T} \mathbf{x}$$
  
s.t.  $\mathbf{A} \mathbf{x} \leq \mathbf{b}$ 

$$x_i \in \{0,1\}, \quad i=1, \dots, n_{\text{problem}}, n_{\text{problem}} \in \{0,1\}, \quad i=1,\dots,n_{\text{problem}}, n_{\text{problem}} \in \{0,1\}, \quad i=1,\dots,n_{\text{problem}} \in \{0,1$$

## Резюме

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