

4.3 Выпуклые задачи

4.3.1 Задачи без ограничений

$f: X \rightarrow \overline{\mathbb{R}}$ — выпуклая функция.

Выпуклая задача без ограничений: $f(x) \rightarrow \min. \quad (P)$

Теорема (аналог теоремы Ферма)

$$\hat{x} \in \text{absmin } P \Leftrightarrow 0 \in \partial f(\hat{x}).$$

$$\begin{aligned} \triangleleft \hat{x} \in \text{absmin } P &\Leftrightarrow f(x) - f(\hat{x}) \geq 0 = \langle 0, x - \hat{x} \rangle \quad \forall x \in X \\ &\Leftrightarrow 0 \in \partial f(\hat{x}). \quad \triangleright \end{aligned}$$

Поскольку из выпуклости f не следует, вообще говоря, выпуклость $-f$, то существенно, что рассматривается задача на минимум, а не на максимум.

4.3 Выпуклые задачи

4.3.2 Задачи с ограничением

$f: X \rightarrow \overline{\mathbb{R}}$ — выпуклая функция, $D \subset X$ — выпуклое множество. **Выпуклая задача с ограничением** (выпуклая задача):

$$f(x) \rightarrow \min; \quad x \in D. \quad (P)$$

Теорема

$\hat{x} \in \text{locmin } P \Leftrightarrow \hat{x} \in \text{absmin } P.$

$\triangleleft \hat{x} \in \text{locmin } P \Rightarrow \exists U = U(\hat{x}) : f(\hat{x}) \leq f(x) \forall x \in U \cap D. (*)$

Возьмем $x \in D \stackrel{x, \hat{x} \in D}{\Rightarrow} \bar{x} = (1 - \alpha)\hat{x} + \alpha x \in U \cap D$ при достаточно малом $\alpha > 0 \Rightarrow$

$$f(\hat{x}) \stackrel{(*)}{\leq} f(\bar{x}) \stackrel{\text{def } \bar{x}}{=} f((1 - \alpha)\hat{x} + \alpha x) \stackrel{\substack{\text{по неравенству} \\ \text{Иенсена}}}{\leq} (1 - \alpha)f(\hat{x}) + \alpha f(x)$$

$\Rightarrow \alpha f(\hat{x}) \leq \alpha f(x) \Leftrightarrow f(\hat{x}) \leq f(x) \forall x \in D \Rightarrow \hat{x} \in \text{absmin } P. \triangleright$



4.3 Выпуклые задачи

4.3.3 Задача выпуклого программирования

$f_i: X \rightarrow \overline{\mathbb{R}}, i = 0, 1, \dots, m$, — выпуклые функции,
 $A \subset X$ — выпуклое множество.

Задача выпуклого программирования:

$$f_0(x) \rightarrow \min; \quad f_i(x) \leq 0, \quad i = 1, \dots, m, \quad x \in A. \quad (P)$$

Допустимая точка, множество допустимых элементов $D(P)$.

Упражнение. Докажите, что (P) является выпуклой задачей, т. е., что $D(P)$ является выпуклым множеством.

Определение

$D(P)$ удовлетворяет условию Слейтера,
если $\exists \bar{x} \in A : f_i(\bar{x}) < 0, i = 1, \dots, m$.

4.3 Выпуклые задачи

4.3.3 Задача выпуклого программирования

$$f_0(x) \rightarrow \min; \quad f_i(x) \leq 0, \quad i = 1, \dots, m, \quad x \in A. \quad (P)$$

Теорема (Каруш–Кун–Таккер)

1. $\hat{x} \in \text{absmin } P \Rightarrow \exists \lambda = (\lambda_0, \lambda_1, \dots, \lambda_m) \in \mathbb{R}^{m+1}, \lambda \neq 0$: для функции Лагранжа $\mathcal{L}(x) = \sum_{i=0}^m \lambda_i f_i(x)$ выполняются условия:

a) принцип минимума функции Лагранжа:

$$\min_{x \in A} \mathcal{L}(x) = \mathcal{L}(\hat{x});$$

b) дополняющей нежесткости: $\lambda_i f_i(\hat{x}) = 0, \quad i = 1, \dots, m;$

c) неотрицательности: $\lambda_i \geq 0, \quad i = 0, 1, \dots, m.$

2. Для $\hat{x} \in D(P)$ выполнены a) – c) с $\lambda_0 \neq 0 \Rightarrow \hat{x} \in \text{absmin } P.$

3. Для $\hat{x} \in D(P)$ выполнены a) – c), $D(P)$ удовлетворяет условию Слейтера $\Rightarrow \hat{x} \in \text{absmin } P.$

◁ 1. Пусть $\hat{x} \in \text{absmin } P$. НеОО $f_0(\hat{x}) = 0$.

$B := \{b = (b_0, \dots, b_m) \in \mathbb{R}^{m+1} \mid \exists x \in A : f_i(x) \leq b_i, i = 0, \dots, m\}$.

B — непустое выпуклое множество.

Непустота: $b \in \mathbb{R}_+^{m+1} \Rightarrow b \in B$ (в определении B $x = \hat{x}$).

Выпуклость: $b, b' \in B \stackrel{\text{def } B}{\Rightarrow} \exists x, x' \in A : f_i(x) \leq b_i, f_i(x') \leq b'_i$.

Положим $x_\alpha = \alpha x + (1 - \alpha)x' \forall \alpha \in [0, 1] \stackrel{A\text{-выпукло}}{\Rightarrow} x_\alpha \in A$.

В силу выпуклости f_i по неравенству Йенсена

$$f_i(x_\alpha) = f_i(\alpha x + (1 - \alpha)x') \leq \alpha f_i(x) + (1 - \alpha)f_i(x') \leq \alpha b_i + (1 - \alpha)b'_i.$$

Значит, $\alpha b + (1 - \alpha)b' \in B \forall \alpha \in [0, 1]$.

0 $\notin \text{int } B$. Докажем утверждение от противного.

Если $0 \in \text{int } B \Rightarrow$ при достаточно малом $\varepsilon < 0$ $(\varepsilon, 0, \dots, 0) \in B$

$\Rightarrow \exists \tilde{x} \in A : f_0(\tilde{x}) \leq \varepsilon < 0 = f_0(\hat{x}), f_i(\tilde{x}) \leq 0, i = 1, \dots, m$

$\Rightarrow \tilde{x} \in D(P)$ и $f_0(\tilde{x}) < f_0(\hat{x})$, т. е. $\hat{x} \notin \text{absmin } P$ —

противоречие. Значит, $0 \notin \text{int } B$.

$B := \{b = (b_0, \dots, b_m) \in \mathbb{R}^{m+1} \mid \exists x \in A : f_i(x) \leq b_i, i = 0, \dots, m\}$.

По теореме отделимости в \mathbb{R}^{m+1} множество B и точку 0 можно отделить $\Rightarrow \exists \lambda = (\lambda_0, \lambda_1, \dots, \lambda_m) \neq 0$:

$$\inf_{b \in B} \langle \lambda, b \rangle \geq \langle \lambda, 0 \rangle = 0 \Leftrightarrow \sum_{i=0}^m \lambda_i b_i \geq 0 \quad \forall b \in B. \quad (*)$$

Условие неотрицательности. $\mathbb{R}_+^{m+1} \subset B \xRightarrow{(*)} (0, \dots, 0, 1, 0, \dots, 0) \in B, i = 0, 1, \dots, m \xRightarrow{(*)} \lambda_i \geq 0$.

Условие дополняющей нежесткости.

$(0, \dots, 0, f_j(\hat{x}), 0, \dots, 0) \in B, i = 1, \dots, m$ (в определении B $x = \hat{x} \Rightarrow \hat{x} \in A, f_j(\hat{x}) \leq 0, j \neq i, f_i(\hat{x}) \leq f_i(\hat{x}) \xRightarrow{(*)} \lambda_i f_i(\hat{x}) \geq 0$).

Если $\lambda_i f_i(\hat{x}) > 0 \xrightarrow{\lambda_i \geq 0} \lambda_i > 0 \Rightarrow f_i(\hat{x}) > 0 \Rightarrow \hat{x} \notin D(P)$ — противоречие. Значит, $\lambda_i f_i(\hat{x}) = 0$.

Принцип минимума. $x \in A \Rightarrow (f_0(x), f_1(x), \dots, f_m(x)) \in B$

$$\Rightarrow \mathcal{L}(x) = \sum_{i=0}^m \lambda_i f_i(x) \geq 0 = \sum_{i=0}^m \lambda_i f_i(\hat{x}) = \mathcal{L}(\hat{x}),$$

так как $f_0(\hat{x}) = 0$ и $\lambda_i f_i(\hat{x}) = 0, i = 1, \dots, m$.

2. Пусть для $\hat{x} \in D(P)$ выполнены **a) – c)** с $\lambda_0 \neq 0$.

Положим $\lambda_0 = 1$. Возьмем $x \in D(P) \Rightarrow$

$$f_0(\hat{x}) \stackrel{b}{=} f_0(\hat{x}) + \sum_{i=1}^m \lambda_i f_i(\hat{x}) \stackrel{\text{def}}{=} \mathcal{L}(\hat{x}) \stackrel{a}{\leq} \mathcal{L}(x) \stackrel{\text{def}}{=} f_0(x) + \sum_{i=1}^m \lambda_i f_i(x) \stackrel{c}{\leq} f_0(x)$$

(в последней сумме все слагаемые $\lambda_i f_i(x) \leq 0$: $\lambda_i \geq 0$, $f_i(x) \leq 0$).

Итак, $f_0(\hat{x}) \leq f_0(x) \forall x \in D(P) \Rightarrow \hat{x} \in \text{absmin } P$.

3. Пусть для $\hat{x} \in D(P)$ выполнены **a) – c)** и **D(P)**

удовлетворяет условию Слейтера в точке \bar{x} ($\bar{x} \in A$, $f_i(\bar{x}) < 0$,

$i = 1, \dots, m$). Предположим, что $\lambda_0 = 0 \stackrel{\lambda \neq 0}{\Rightarrow} \exists$ хотя бы одно $\lambda_j > 0, j \in \{1, \dots, m\}$. Следовательно,

$$\mathcal{L}(\bar{x}) = \sum_{i=1}^m \lambda_i f_i(\bar{x}) \stackrel{c}{\leq} \lambda_j f_j(\bar{x}) < 0 \stackrel{b}{=} \sum_{i=1}^m \lambda_i f_i(\hat{x}) = \mathcal{L}(\hat{x})$$

(в первой сумме $\lambda_i f_i(\bar{x}) \leq 0$, так как $\lambda_i \geq 0$, а $f_i(\bar{x}) < 0$).

Неравенство $\mathcal{L}(\bar{x}) < \mathcal{L}(\hat{x})$ противоречит выполненному п. **a)**.

Значит, наше предположение, что $\lambda_0 = 0$ неверно $\Rightarrow \lambda_0 \neq 0$

$\stackrel{2}{\Rightarrow} \hat{x} \in \text{absmin } P. \triangleright$

Достаточные условия абсолютного минимума в выпуклой задаче с неравенствами без ограничения типа включения

$$f_i: X \rightarrow \overline{\mathbb{R}}, \quad i = 0, 1, \dots, m, \quad \text{— выпуклые функции.}$$
$$f_0(x) \rightarrow \min; \quad f_i(x) \leq 0, \quad i = 1, \dots, m. \quad (P')$$

Теорема

$\hat{x} \in D(P')$, для $\mathcal{L} = \sum_{i=0}^m \lambda_i f_i$ с $\lambda_0 > 0$ в точке \hat{x} выполняются:

- a) условие стационарности: $0 \in \partial \mathcal{L}(\hat{x})$;
- b) дополняющей нежесткости: $\lambda_i f_i(\hat{x}) = 0, \quad i = 1, \dots, m$;
- c) неотрицательности: $\lambda_i \geq 0, \quad i = 1, \dots, m \Rightarrow \hat{x} \in \text{absmin } P'$.

$\triangleleft f_i$ — выпуклые, $\lambda_i \geq 0 \Rightarrow \mathcal{L}$ выпуклая функция.

По условию $0 \in \partial \mathcal{L}(\hat{x})$ аналогу теоремы Ферма для выпуклых функций $\Leftrightarrow \hat{x} \in \text{absmin } \mathcal{L} \Leftrightarrow \min \mathcal{L}(x) = \mathcal{L}(\hat{x})$ — условие a) теоремы ККТ. Значит, для (P') выполняются a) — c) с $\lambda_0 \neq 0$ теоремы ККТ

$\stackrel{2.}{\Rightarrow} \hat{x} \in \text{absmin } P'. \triangleright$

Замечание

Предыдущая теорема остается верной и для задачи

$$f_0(x) \rightarrow \min; \quad f_i(x) \leq 0, \quad i=1, \dots, m', \quad f_i(x) = 0, \quad i=m'+1, \dots, m,$$

где $f_i, i=0, 1, \dots, m'$, — выпуклые функции,
 $i=m'+1, \dots, m$, — аффинные функции.

◁ В этом случае равенства $f(x) = 0 \Leftrightarrow 0 \leq f(x) \leq 0$ можно заменить двумя неравенствами $f(x) \leq 0, -f(x) \leq 0$.

Из аффинности f следует выпуклость функций f и $-f$. ▷

4.3.4 Пример. $f(x_1, x_2) = x_1^2 + x_1 x_2 + x_2^2 + 3|x_1 + x_2 - 2| \rightarrow \min$.

Решение.

Обозначим $g(x_1, x_2) = x_1^2 + x_1 x_2 + x_2^2$, $h(x_1, x_2) = |x_1 + x_2 - 2|$.
 g выпукла по теореме о выпуклости функций нескольких переменных, так как по критерию Сильвестра

$$g''(x) = \left(\frac{\partial^2 g(x)}{\partial x_i \partial x_j} \right)_{i,j=1}^2 = \begin{pmatrix} 2 & 1 \\ 1 & 2 \end{pmatrix} > 0 \quad \forall x.$$

h — модуль аффинной функции — выпукла
 $\Rightarrow f$ выпукла как сумма выпуклых функций.

Необходимое и достаточное условие экстремума в выпуклой задаче без ограничений:

$$0 \in \partial f(\hat{x}) \stackrel{\text{т. Моро-Рокафеллара}}{=} \partial g(\hat{x}) + 3\partial h(\hat{x}). \quad (1)$$

Найдем субдифференциалы функций g и h .

Для дифференцируемой функции $g(x) = x_1^2 + x_1x_2 + x_2^2$,
 $\partial g(x) = g'(x) = (2x_1 + x_2, x_1 + 2x_2)$.

По формуле субдифференциала модуля

$$\partial|h| = \begin{cases} -h'(x), & h(x) < 0, \\ \{\alpha h'(x), \alpha \in [-1; 1]\}, & h(x) = 0, \\ h'(x), & h(x) > 0, \end{cases}$$

для $h(x) = x_1 + x_2 - 2$ имеем:

$$\partial|h(x)| = \begin{cases} (-1, -1), & x_1 + x_2 - 2 < 0, \\ (\alpha, \alpha), |\alpha| \leq 1, & x_1 + x_2 - 2 = 0, \\ (1, 1), & x_1 + x_2 - 2 > 0. \end{cases}$$

$$\begin{aligned} &\Rightarrow \partial f(x) = \partial g(x) + 3\partial h(x) = \\ &= (2x_1 + x_2, x_1 + 2x_2) + 3 \begin{cases} (-1, -1), & x_1 + x_2 - 2 < 0, \\ (\alpha, \alpha), |\alpha| \leq 1, & x_1 + x_2 - 2 = 0, \\ (1, 1), & x_1 + x_2 - 2 > 0, \end{cases} \Rightarrow \end{aligned}$$

$$\partial f(x) = \begin{cases} (2x_1 + x_2 - 3, x_1 + 2x_2 - 3), & x_1 + x_2 - 2 < 0, \\ (2x_1 + x_2 + 3\alpha, x_1 + 2x_2 + 3\alpha), & |\alpha| \leq 1, \quad x_1 + x_2 - 2 = 0, \\ (2x_1 + x_2 + 3, x_1 + 2x_2 + 3), & x_1 + x_2 - 2 > 0. \end{cases}$$

Следовательно, соотношение $0 \in \partial f(x)$ запишется в виде

$$\begin{cases} 2x_1 + x_2 - 3 = 0, \\ x_1 + 2x_2 - 3 = 0, \end{cases} \quad \text{при } x_1 + x_2 - 2 < 0, \quad (i)$$

$$\begin{cases} 2x_1 + x_2 + 3\alpha = 0, \\ x_1 + 2x_2 + 3\alpha = 0, \end{cases} \quad \text{при } x_1 + x_2 - 2 = 0, \quad (|\alpha| \leq 1) \quad (ii)$$

$$\begin{cases} 2x_1 + x_2 + 3 = 0, \\ x_1 + 2x_2 + 3 = 0, \end{cases} \quad \text{при } x_1 + x_2 - 2 > 0. \quad (iii)$$

(i) $\Rightarrow x_1 + x_2 = 2$ — противоречие с условием $x_1 + x_2 - 2 < 0$.

(iii) $\Rightarrow x_1 + x_2 = -2$ — противоречие с условием $x_1 + x_2 - 2 > 0$.

(ii) \Rightarrow система из трех уравнений с тремя неизвестными имеет единственное решение $\hat{x}_1 = \hat{x}_2 = 1, \alpha = -1$.

Ответ. $(\hat{x}_1, \hat{x}_2) = (1, 1) \in \text{absmin}, S_{\text{absmin}} = 3$.