Методы оптимизации KP-2, определения

Основано на учебно-методическом пособии "Методы оптимизации. Линейное программирование" Файл создан Заблоцким Данилом

1 Выпуклое множество

Определение (Выпуклое множество). Множество $D \subseteq \mathbb{R}^n$ называется *выпуклым*, если вместе с любыми двумя его точками в множестве содержится отрезок, их соединящий:

$$\forall x^1, x^2 \in D, \ \forall \lambda \in (0,1) \quad x^{\lambda} = (1-\lambda)x^1 + \lambda x^2 \in D.$$

2 Выпуклая функция

Определение (Выпуклая функция). Функция $f:D\to\mathbb{R}$ называется $\mathit{выпуклой},$ если

$$\forall x^1, x^2 \in D, \ \forall \lambda \in (0,1) \quad f((1-\lambda)x^1 + \lambda x^2) \leqslant (1-\lambda)f(x^1) + \lambda f(x^2),$$

где D – выпуклое множество.

3 Задача выпуклого программирования

Задача (Выпуклого программирования).

$$\left\{ \begin{array}{l} f(x) \to \min \\ \phi_i(x) \leqslant 0, \ i = \overline{1,m} \\ x \in G \end{array} \right.$$

Здесь f, ϕ_i – выпуклые на множестве $G, G \subseteq \mathbb{R}^n$ – выпуклое замкнутое множество.

4 Условие Слейтера

Примечание (Условие \exists -я внутренней точки множества D). $\exists \widetilde{x} \in G: \ \phi_i(\widetilde{x}) < 0 \ \forall i = \overline{1,m},$

 $D = \{x \in G \mid \phi_i(x) \leq 0, \ i = \overline{1, m}\}$ – множество дополнительных решений ЗВП.

5 Теорема о градиенте и производной по направлению

Теорема. Если функция f(x) дифференцируема в x_0 , то

$$f_z'(x_0) = (\nabla f(x_0), z).$$

Определение (Дифференцируемая в точке функция). Функция $f(x) = f(x_1, \dots, x_n)$ дифференцируема в точке x_0 , если она определена в некоторой окрестности этой точки и $\exists \nabla f(x_0)$:

$$f(x) = f(x_0) + (\nabla f(x_0), x - x_0) + O(||x - x_0||),$$

где
$$\nabla f(x_0) = \left(\frac{\partial f}{\partial x_1}(x_0), \dots, \frac{\partial f}{\partial x_n}(x_0)\right).$$

Определение (Производная по направлению). Функция f(x), точка x_0 , z — направление.

Производной функции f(x) в точке x_0 по направлению z называется предел

$$\lim_{\lambda\to 0+0}\frac{f(x_0+\lambda z)-f(x_0)}{\lambda}=f_z'(x_0), \text{ если он } \exists.$$

6 Возможное направление

Определение (Возможное направление). Направление z называется возможным (допустимым) направлением в точке $x^0 \in D$, если $\forall i \in I_0$:

$$\left(\nabla\phi_i(x^0), z\right) < 0,$$

 $I_0 = \left\{ i \mid \phi_i(x^0) = 0 \right\}$ – множество активных ограничений.

7 Прогрессивное направление

Определение (Прогрессивное направление). Направление z называется прогрессивным в точке $x^0 \in D$, если

$$\left\{ \begin{array}{ll} \left(\nabla \phi_i(x^0),z\right) & <0 \\ \left(f(x^0),z\right) & <0 \end{array} \right., \quad i \in I_0.$$

8 Критерий оптимальности задачи ВП

Теорема. $x^* \in D$ — оптимальное решение задачи ВП \iff в точке x^* не существует прогрессивного направления.

9 Каноническая задача ВП

Определение (Каноническая задача ВП). Задача ВП называется *канонической*, если её целевая функция линейна:

$$f = (c, x) \to \min$$
.

10 Теорема Куна-Таккера о седловой точке

Теорема. $x^* \in G$ — оптимальное решение задачи ВП $\iff \exists y^* \geqslant 0: (x^*, y^*)$ является седловой точкой, соответствующей функции Лагран-жа.

Определение (Седловая точка). Точка (x^*, y^*) называется cedловой точкой функции Лагранжа, если

$$L(x^*, y) \leqslant L(x^*, y^*) \leqslant L(x, y^*) \ \forall x \in G, \ y \geqslant o.$$

Определение (Функция Лагранжа для задачи ВП).

$$L(x,y) = f(x) + \sum_{i=1}^{m} y_i \phi_i(x)$$
, где $y_i \geqslant 0$, $i = \overline{1,m}$.

13 Задача ЦЛП

$$f(x) = \sum_{\substack{j=1 \ j=1}}^{n} c_j x_j \to \max$$

$$\sum_{\substack{j=1 \ j=1}}^{n} a_{ij} x_j \qquad \leqslant b_i, \quad i = \overline{1, m} \quad (2)$$

$$x_j \qquad \geqslant 0, \quad j = \overline{1, n} \quad (3)$$

$$x_j \qquad \in \mathbb{Z}, \quad j = \overline{1, n} \quad (4)$$

14 Правильное отсечение

Определение (Правильное отсечение). Пусть \overline{x} – оптимальное решение текущей задачи ЛП.

Тогда отсечение $\sum_{j=1}^n \gamma_j x_j \leqslant \gamma_0$ называется npaeuльным, если:

1. \overline{x} не удовлетворяет отсечению, то есть

$$\sum_{j=1}^{n} \gamma_j \overline{x}_j > \gamma_0.$$

2. Любая целочисленная точка из области D удовлетворяет отсечению, то есть

$$\forall z \in \mathbb{Z}^n, \ z \in D \quad \sum_{j=1}^n \gamma_j z_j \leqslant \gamma_0.$$

15 Отсечение Гомори

Определение (Отсечение Гомори).

$$\sum_{j \in N_b} \{a_{pj}\} x_j \geqslant \{a_{p0}\},\,$$

 N_b – множество небазисных переменных.

Теорема. Отсечение Гомори является правильным.