Выпуклое программирование

Основная задача выпуклого программирования имеет вид

$$f(x) \to \min, \quad g(x) \le 0, \quad x \in Q,$$
 (1)

где f(x), $g_i(x)$, $i = \overline{1,m}$ $(g(x) = (g_1(x), ..., g_m(x)))$ – выпуклые функции, $Q \subseteq \mathbf{R}^n$ – выпуклое множество.

Заметим, что основной задачей выпуклого программирования называют и задачу $f(x) \to \max$, $g(x) \ge 0$, $x \in Q$, где f(x), g(x) — вогнутые функции, Q — выпуклое множество.

Вектор x, удовлетворяющий всем ограничениям задачи (6.1), называется **планом**, множество $X = \{x : g(x) \le 0, x \in Q\}$ — **множеством планов** задачи (1). В силу свойств выпуклых множеств и выпуклых функций, $X \subset \mathbb{R}^n$ — выпуклое множество. Аналогично множество $X = \{x : g(x) \ge 0, x \in Q\}$ — выпуклое множество для задачи на максимум.

План x^0 , для которого $f(x^0) = \min f(x)$, $x \in X$, называется **оптимальным планом** задачи (1). Если целевая функция f(x), $x \in X$, — строго выпуклая функция, то оптимальный план единственный.

Говорят, что множество планов X задачи (6.1) *регулярно* (удовлетворяет *условию Слейтера*), если на некотором плане x^* выполняется неравенство $g(x^*) < 0$.

Решение задачи выпуклого программирования сводится к нахождению седловых точек функции Лагранжа $F(x,\lambda) = f(x) + \lambda' g(x), \quad x \in Q,$ $\lambda \geq 0, \ \lambda \in \mathbf{R}^m \ (\lambda = (\lambda_1, ..., \lambda_m) - \text{вектор множителей Лагранжа}).$

Пара $\{x^*, \lambda^*\}, x^* \in Q, \lambda^* \ge 0, -$ седловая точка функции Лагранжа, если для любых $x \in Q, \lambda \ge 0$ выполняются неравенства $F(x^*, \lambda) \le F(x^*, \lambda^*) \le F(x, \lambda^*)$.

Теоремы о существовании седловых точек функции Лагранжа называют теоремами Куна-Таккера, по имени ученых, получивших первые результаты для гладких задач.

Для гладкой задачи выпуклого программирования с регулярным множеством планов (задача (6.1) с гладкими выпуклыми функциями f(x), g(x) и множеством $Q = \{x \in \mathbf{R}^n : x \ge 0\}$) справедлива следующая

Теорема 1 (Куна-Таккера). Для оптимальности плана x^0 в гладкой задаче (1) с регулярным множеством планов необходимо и достаточно существования такого т-вектора $\lambda^0 \ge 0$, что выполняются условия: стационарности

$$\frac{\partial F(x^0, \lambda^0)}{\partial x} = 0$$

и дополняющей нежесткости

$$g'(x^0)\lambda^0=0$$

В общем случае справедливо следующее утверждение. **Теорема 2.** Для существования оптимального плана x^0 задачи выпуклого программирования (6.1) с регулярным множеством планов необходимо и

достаточно существования т-вектора $\lambda^0 \ge 0$ такого, что пара $\{x^0, \lambda^0\}$ является седловой точкой функции Лагранжа. При этом выполняется условие дополняющей нежесткости $g'(x^0)\lambda^0 = 0$.

Пример Рассмотрим задачу

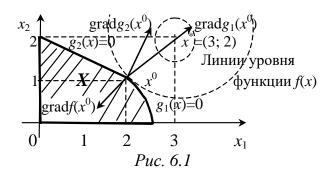
$$f(x) = (x_1 - 3)^2 + (x_2 - 2)^2 \rightarrow \min,$$

$$g_1(x) = x_1^2 + x_2^2 - 5 \le 0,$$

$$g_2(x) = x_1 + 2x_2 - 4 \le 0,$$

$$x \in Q = \{x : x_1 \ge 0, x_2 \ge 0\}.$$

Множество планов задачи и ее геометрическое решение представлено на рис. 6.1. Точка $x^0 = = (2; 1)$ — оптимальный план задачи, $F(x,\lambda) = (x_1 - 3)^2 + (x_2 - 2)^2 + \lambda_1(x_1^2 + x_2^2 - 5) + \lambda_2(x_1 + x_2 - 4) - \lambda_3 x_1 - \lambda_4 x_2$ — функция



Лагранжа. Проверим выполнение условий теоремы Куна — Таккера:

$$\frac{\partial F(x^0, \lambda^0)}{\partial x_1} = 2(x_1^0 - 3) + 2\lambda_1^0 x_1^0 + \lambda_2^0 - \lambda_3 = 0,$$

$$\frac{\partial F(x^0, \lambda^0)}{\partial x_2} = 2(x_2^0 - 2) + 2\lambda_1^0 x_2^0 + 2\lambda_2^0 - \lambda_4 = 0,$$

$$g_1(x^0) = (x_1^0)^2 + (x_2^0)^2 - 5 \le 0,$$

$$g_1(x^0) = x_1^0 + 2x_2^0 - 4 \le 0,$$

$$x_1 \ge 0, \quad x_2 \ge 0$$

$$\lambda_1^0 g_1(x^0) = \lambda_1^0 \left((x_1^0)^2 + (x_2^0)^2 - 5 \right) = 0$$

$$\lambda_2^0 g_2(x^0) = \lambda_2^0 \left(x_1^0 + 2x_2^0 - 4 \right) = 0.$$

$$\lambda_3 x_1 = 0, \quad \lambda_4 x_2 = 0.$$

Легко видеть, что эти условия выполняются на плане x^0 =(2; 1) при λ^0 = (1/3; 2/3,0,0).