

НЕОБХОДИМЫЕ УСЛОВИЯ ГЛОБАЛЬНОЙ ОПТИМАЛЬНОСТИ*

А. В. Лазарев

lazarev_av@sampo.ru

9 сентября 2008 г.

Данный доклад примыкает к докладу [1].

1°. Рассмотрим в \mathbb{R}^n задачу математического программирования

$$\begin{aligned} f(x) &\rightarrow \inf, \\ g_i(x) &\leq 0, \quad i \in 1 : s; \\ x &\in P. \end{aligned} \tag{1}$$

Предполагается, что $P \subset \mathbb{R}^n$ — выпуклое множество, и что функции f, g_1, \dots, g_s дифференцируемы на P (если P не открытое множество, то дифференцируемы на некотором открытом множестве, содержащем P). Кроме того, считаем, что множество планов X задачи (1) непусто и величина $f^* = \inf \{f(x) \mid x \in X\}$ конечна.

Введём функцию Лагранжа

$$L(x, y) = f(x) + \sum_{i=1}^s y_i g_i(x)$$

и наряду с (1) рассмотрим двойственную задачу

$$\varphi(y) := \inf \{L(x, y) \mid x \in P\} \rightarrow \sup_{y \in \mathbb{R}_+^s}, \tag{2}$$

где $\mathbb{R}_+^s = \{y = (y_1, \dots, y_s) \mid y_i \geq 0 \text{ при всех } i \in 1 : s\}$. Обозначим $\varphi^* = \sup \{\varphi(y) \mid y \in \mathbb{R}_+^s\}$ и в дальнейшем будем предполагать, что выполнено соотношение двойственности

$$f^* = \varphi^*. \tag{3}$$

*Семинар по дискретному гармоническому анализу и геометрическому моделированию «DHA & CAGD»: <http://www.dha.spb.ru/>

Зафиксируем $v = (v_1, \dots, v_s)$. Множество векторов x , удовлетворяющих возмущённым ограничениям

$$g_i(x) \leq v_i, \quad i \in 1 : s; \quad x \in P,$$

обозначим $X(v)$. Функция $F(v) = \inf \{f(x) \mid x \in X(v)\}$ называется функцией чувствительности задачи (1). Будем говорить, что выполнено условие *глобальной регулярности* задачи (1), если субдифференциал функции чувствительности в нуле непуст, то есть $\partial F(\mathbb{O}) \neq \emptyset$.

ТЕОРЕМА 1. *Допустим, что выполнены соотношения двойственности (3) и условие глобальной регулярности. Тогда если x^* — глобальное решение задачи (1), то при любом $y^* \in -\partial F(\mathbb{O})$ точка x^* является решением задачи*

$$L(x, y^*) \rightarrow \inf_{x \in P}. \quad (4)$$

При этом

$$\langle L'_x(x^*, y^*), x - x^* \rangle \geq 0, \quad x \in P; \quad (5)$$

$$y_i^* g_i(x^*) = 0, \quad i \in 1 : s. \quad (6)$$

Доказательство. Напомним [1, теорема 2], что в случае $f^* = \varphi^*$ множество $-\partial F(\mathbb{O})$ совпадает с множеством решений двойственной задачи (2). То, что x^* является решением задачи (4) и выполнены условия дополненности (6), установлено в [1, теорема 3].

Осталось проверить справедливость неравенства (5). Оно становится очевидным, если учесть, что x^* — оптимальный план задачи (4), функция Лагранжа $L(x, y^*)$ дифференцируема на P и P — выпуклое множество (см., например, [2, с. 87]). Теорема доказана. \square

З а м е ч а н и е. Если x^* — внутренняя точка множества P , то условие (5) эквивалентно условию Лагранжа

$$f'(x^*) + \sum_{i=1}^s y_i^* g'_i(x^*) = \mathbb{O}.$$

2°. Приведём простое достаточное условие глобальной регулярности.

ТЕОРЕМА 2. *Пусть для задачи (1) выполнено соотношение двойственности (3) и существует точка $z \in P$, такая, что $g_i(z) < 0$ при всех $i \in 1 : s$. Тогда $\partial F(\mathbb{O}) \neq \emptyset$.*

Доказательство. Предположим, что $\partial F(\mathbb{O}) = \emptyset$. Это значит, что двойственная задача (2) не имеет решения [1, теорема 2]. Возьмём максимизирующую последовательность планов $\{y^k\}$ задачи (2). Имеем $y^k \in \mathbb{R}_+^s$ при всех k и $\varphi(y^k) \rightarrow \varphi^*$. Как установлено в [1, теорема 4], последовательность $\{y^k\}$ неограниченна. Можно считать, что $\|y^k\| \rightarrow \infty$.

Обозначим $\varepsilon_k = \varphi^* - \varphi(y^k)$. Ясно, что $\varepsilon_k > 0$ и $\varepsilon_k \rightarrow 0$ при $k \rightarrow \infty$. В силу равенств $\varphi^* = f^*$ и $f^* = F(\mathbb{O})$ получаем

$$\varphi(y^k) = F(\mathbb{O}) - \varepsilon_k, \quad k = 1, 2, \dots \quad (7)$$

Напомним, что

$$\varphi(y) = \inf \{ F(v) + \langle y, v \rangle \mid v \in \mathbb{R}^s \}$$

[1, лемма 2]. Отсюда и из (7) следует, что

$$F(v) - F(\mathbb{O}) \geq \langle y^k, -v \rangle - \varepsilon_k \quad \text{при всех } v \in \mathbb{R}^s. \quad (8)$$

Введём вектор $v^* = (v_1^*, \dots, v_s^*)$ с компонентами $v_i^* = g_i(z) < 0$. Подставив в (8) $v = v^*$, придём к неравенству

$$F(v^*) - F(\mathbb{O}) \geq \langle y^k, -v^* \rangle - \varepsilon_k, \quad k = 1, 2, \dots$$

Положим $c = \min \{ -v_i^* \mid i \in 1 : s \} > 0$. Поскольку $y^k \in \mathbb{R}_+^s$, то

$$\langle y^k, -v^* \rangle \geq c \sum_{i=1}^s |y^k| \geq c \|y^k\|,$$

так что

$$F(v^*) - F(\mathbb{O}) \geq c \|y^k\| - \varepsilon_k, \quad k = 1, 2, \dots \quad (9)$$

Величина $F(v^*)$ конечна, так как $X(v^*) \neq \emptyset$ и $X(v^*) \subset X$. В то же время правая часть неравенства (9) стремится к $+\infty$ при $k \rightarrow \infty$. Полученное противоречие завершает доказательство теоремы. \square

3°. Исследуем случай $\partial F(\mathbb{O}) = \emptyset$ при сохранении соотношения двойственности.

ТЕОРЕМА 3. *Существует вектор $u^* \in \mathbb{R}_+^s$, $u^* \neq \mathbb{O}$, такой, что оптимальный план x^* задачи (1) является решением следующей задачи*

$$\sum_{i=1}^s u_i^* g_i(x) \rightarrow \inf_{x \in P}. \quad (10)$$

При этом выполняются соотношения

$$\left\langle \sum_{i=1}^s u_i^* g_i'(x), x - x^* \right\rangle \geq 0, \quad x \in P; \quad (11)$$

$$u_i^* g_i(x^*) = 0, \quad i \in 1 : s. \quad (12)$$

Доказательство. По условию

$$f(x^*) = f^* = \varphi^* = \sup_{y \in \mathbb{R}_+^s} \varphi(y).$$

Возьмём последовательность положительных чисел $\{\varepsilon_k\}$, стремящуюся к нулю. Согласно определению супремума найдётся последовательность векторов $\{y^k\}$, такая, что $y^k \in \mathbb{R}_+^s$ и

$$f(x^*) - \varepsilon_k \leq \varphi(y^k), \quad k = 1, 2, \dots \quad (13)$$

В частности, $\varphi(y^k) \rightarrow \varphi^*$. Отсюда, как отмечалось, следует, что последовательность $\{y^k\}$ неограниченна. Можно считать, что $\|y^k\| \rightarrow \infty$.

Положим $u^k = y^k / \|y^k\|$. Из последовательности единичных векторов $\{u^k\}$ можно выделить сходящуюся подпоследовательность. Не умаляя общности, будем считать, что $u^k \rightarrow u^*$, при этом $u^* \in \mathbb{R}_+^s$, $\|u^*\| = 1$. Покажем, что u^* — требуемый вектор.

Согласно (13)

$$f(x^*) - \varepsilon_k \leq \inf \{L(x, y^k) \mid x \in P\} \leq f(x^*) + \sum_{i=1}^s y_i^k g_i(x^*) \leq f(x^*).$$

Значит,

$$\sum_{i=1}^s y_i^k g_i(x^*) \rightarrow 0 \quad \text{при } k \rightarrow \infty$$

и тем более

$$\sum_{i=1}^s u_i^k g_i(x^*) \rightarrow 0 \quad \text{при } k \rightarrow \infty.$$

В пределе получаем

$$\sum_{i=1}^s u_i^* g_i(x^*) = 0. \quad (14)$$

Отсюда следуют условия дополнителности (12).

Покажем, что

$$\sum_{i=1}^s u_i^* g_i(x) \geq 0 \quad \text{при всех } x \in P.$$

Вместе с (14) это будет гарантировать оптимальность x^* применительно к задаче (10). Допустим вопреки утверждению, что существует вектор $z \in P$, такой, что $\sum_{i=1}^s u_i^* g_i(z) < 0$. Имеем

$$f(x^*) - \varepsilon_k \leq f(z) + \sum_{i=1}^s y_i^k g_i(z) = \|y^k\| \left[f(z) / \|y^k\| + \sum_{i=1}^s u_i^k g_i(z) \right].$$

Выражение в квадратных скобках обозначим β_k . Ясно, что

$$\beta_k \rightarrow \beta^* = \sum_{i=1}^s u_i^* g_i(z) < 0.$$

При больших k будет $\beta_k \leq \frac{1}{2}\beta^*$. Следовательно,

$$f(x^*) \leq \varepsilon_k + \|y^k\| \beta_k \leq \varepsilon_k + \frac{1}{2}\beta^* \|y^k\|. \quad (15)$$

По условию величина $f(x^*)$ конечна. В то же время правая часть неравенства (15) стремится к $-\infty$ при $k \rightarrow \infty$. Получили противоречие.

Установлено, что x^* — решение задачи (10). Неравенство (11) является простым следствием этого факта, выпуклости множества P и дифференцируемости целевой функции на P .

Теорема доказана. \square

Отметим, что условия (11) и (12) не зависят от функции f .

4°. Приведём два характерных примера.

ПРИМЕР 1. Рассмотрим экстремальную задачу

$$\begin{aligned} f(x) &:= x_1^3 \rightarrow \min, \\ g_1(x) &:= -x_1^3 + x_2 \leq 0, \\ g_2(x) &:= -x_1^3 - x_2 \leq 0, \\ x &\in \mathbb{R}^2. \end{aligned} \quad (16)$$

В данном случае $P = \mathbb{R}^2$. Множество планов X этой задачи представлено на рисунке.

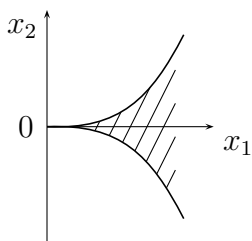


Рис.

Очевидно, что задача имеет единственное решение $x^* = \mathbb{O}$, и $f^* = 0$.

Запишем функцию Лагранжа

$$L(x, y) = x_1^3 + y_1(-x_1^3 + x_2) + y_2(-x_1^3 - x_2)$$

и целевую функцию двойственной задачи

$$\varphi(y) = \max \{L(x, y) \mid x \in \mathbb{R}^2\}.$$

При $y^* = (\frac{1}{2}, \frac{1}{2})$ имеем $L(x, y^*) \equiv 0$, так что $\varphi(y^*) = 0$. Получаем

$$f^* = \varphi(y^*) \leq \varphi^* \leq f^*.$$

Отсюда следует, что y^* — решение двойственной задачи, и $\varphi^* = 0$. В частности, выполняется соотношение двойственности $f^* = \varphi^*$. Поскольку двойственная задача имеет решение, то выполняется также условие глобальной регулярности.

Решение $x^* = 0$ задачи (16) является внутренней точкой множества P . Теорема гарантирует справедливость равенств

$$\begin{aligned} f'(x^*) + y_1^* g_1'(x^*) + y_2^* g_2'(x^*) &= 0, \\ y_1^* g_1(x^*) &= 0, \quad y_2^* g_2(x^*) = 0. \end{aligned}$$

Это можно проверить и непосредственно, если учесть, что $f'(x^*) = (0, 0)$, $g_1'(x^*) = (0, 1)$, $g_2'(x^*) = (0, -1)$, $y^* = (\frac{1}{2}, \frac{1}{2})$.

Отметим, что градиенты $g_1'(x^*)$ и $g_2'(x^*)$ линейно зависимы. Значит, условие локальной регулярности ограничений в точке x^* не выполняется. В таком случае классическая теорема Куна-Таккера не работает.

Соотношения (5), (6) и (11), (12) могут выполняться и тогда, когда $f^* > \varphi^*$.

ПРИМЕР 2. Рассмотрим экстремальную задачу

$$\begin{aligned} f(x) &:= x - 1 \rightarrow \min, \\ g(x) &:= x^2 - 1 = 0, \\ x &\in P = R_+. \end{aligned}$$

Ограничения можно записать в эквивалентном виде

$$\begin{aligned} g_1(x) &:= x^2 - 1 \leq 0, \\ g_2(x) &:= -x^2 + 1 \leq 0, \\ x &\in P = R_+. \end{aligned}$$

Задача имеет единственное решение $x^* = 1$, и $f^* = 0$.

Обратимся к функции Лагранжа

$$\begin{aligned} L(x, y) &= x - 1 + y_1(x^2 - 1) + y_2(-x^2 + 1) = \\ &= x^2(y_1 - y_2) + x + (y_2 - y_1 - 1). \end{aligned}$$

Для целевой функции двойственной задачи получаем формулу

$$\varphi(y) = \min \{L(x, y) \mid x \geq 0\} = \begin{cases} -1 & \text{при } y_1 - y_2 = 0, \\ -\infty & \text{при } y_1 - y_2 < 0, \\ y_2 - y_1 - 1 & \text{при } y_1 - y_2 > 0. \end{cases}$$

Здесь $y \in \mathbb{R}_+^2$. Очевидно, что $\varphi^* = -1$. Значит, $f^* > \varphi^*$. Вместе с тем,

$$f'(x^*) = 1, \quad g_1'(x^*) = 2, \quad g_2'(x^*) = -2$$

и

$$f'(x^*) + \frac{1}{2}g_2'(x^*) = 0, \quad g_1'(x^*) + g_2'(x^*) = 0.$$

Приходим к следующим выводам: при $y^* = (0, \frac{1}{2})$ выполняются соотношения (5), (6), а при $u^* = (1, 1)$ — соотношения (11), (12).

ЛИТЕРАТУРА

1. Лазарев А. В. *О соотношении двойственности в математическом программировании* // Семинар «DHA & CAGD». Избранные доклады. 17 мая 2008 г. (<http://dha.spb.ru/rep08.shtml#0517>).
2. Гавурин М. К., Малозёмов В. Н. *Экстремальные задачи с линейными ограничениями*. Л.: Изд-во ЛГУ, 1984. 176 с.