

ОПТИМИЗАЦИЯ В ПОЛИЭДРАЛЬНЫХ НОРМАХ*

В. Н. Малозёмов
v.malozemov@spbu.ru

23 марта 2023 г.

В начале 1980-х годов мы с Б. П. Дербеневой занимались оптимизационными задачами, в которых использовались полиэдральные нормы. На эту деятельность нас вдохновили публикации Андерсона и Осборна [1, 2]. В 1981 и 1982 годах мы опубликовали две свои работы на данную тему [3, 4]. В 1983 году Б. П. Дербенева защитила кандидатскую диссертацию, посвященную оптимизационной задаче, целевая функция в которой зависит от несимметричной ℓ^1 -нормы [5].

В подготовленном мной докладе приводятся начальные сведения о полиэдральных нормах и их применении в оптимизации.

1°. Пусть c_1, c_2, \dots, c_p — векторы в \mathbb{R}^m , такие, что множество

$$V = \{y \in \mathbb{R}^m \mid \langle c_k, y \rangle \leq 1 \text{ для всех } k \in 1:p\} \quad (1)$$

ограничено. Введем функцию Минковского

$$\mathcal{D}(y) = \inf\{\lambda > 0 \mid y/\lambda \in V\}.$$

Учитывая определение V , будем называть функцию $\mathcal{D}(y)$ *полиэдральной нормой* в \mathbb{R}^m .

Рассмотрим в \mathbb{R}^n вектор-функцию $F(x) = (f_1(x), f_2(x), \dots, f_m(x))$ и поставим экстремальную задачу

$$\mathcal{D}(F(x)) \rightarrow \inf_{x \in \mathbb{R}^n}. \quad (2)$$

Покажем, что задача (2) сводится к минимаксной задаче.

ЛЕММА 1. *Справедливо равенство*

$$\mathcal{D}(y) = \max_{k \in 1:p} \langle c_k, y \rangle. \quad (3)$$

*Семинар по оптимизации, машинному обучению и искусственному интеллекту «O&ML»
<http://oml.cmlaboratory.com/>

Доказательство. Если $y = \mathbf{0}$, то утверждение тривиально. Допустим, что $y \neq \mathbf{0}$. Тогда $\langle c_k, y \rangle > 0$ хотя бы при одном k . Действительно, иначе $\langle c_k, y \rangle \leq 0$ и $\langle c_k, ty \rangle \leq 0 \leq 1$ при всех $k \in 1 : p$ и всех $t > 0$. Но это противоречит ограниченности множества V . Теперь в силу (1) имеем

$$\mathcal{D}(y) = \inf\{\lambda > 0 \mid \langle c_k, y \rangle \leq \lambda \quad \forall k \in 1 : p\} = \max_{k \in 1:p} \langle c_k, y \rangle.$$

Лемма доказана. \square

Для справедливости равенства (3) существенна ограниченность множества V . Сформулируем критерий ограниченности V в терминах c_k . Обозначим через V^* выпуклую оболочку векторов c_1, c_2, \dots, c_p .

ЛЕММА 2. *Для того чтобы множество V было ограниченным, необходимо и достаточно, чтобы выполнялось условие $\mathbf{0} \in \text{int } V^*$.*

Доказательство. **Необходимость.** Допустим противное. По теореме отделимости найдется вектор $g \neq \mathbf{0}$, такой, что $\langle y, g \rangle \leq 0$ при всех $y \in V^*$. В частности, $\langle c_k, g \rangle \leq 0$ при всех $k \in 1 : p$. Отсюда следует, что $tg \in V$ при всех $t > 0$. Но это противоречит ограниченности множества V .

Достаточность. Зафиксируем y из V . Имеем $\langle c_k, y \rangle \leq 1$ при всех $k \in 1 : p$. Отсюда следует, что $\langle z, y \rangle \leq 1$ при всех $z \in V^*$. Обозначим $B_\delta = \{z \in \mathbb{R}^m \mid \|z\| \leq \delta\}$, где $\|z\|$ — евклидова норма вектора z . По условию теоремы, $B_\delta \subset V^*$ при некотором $\delta > 0$. Значит, $\langle z, y \rangle \leq 1$ при всех $z \in B_\delta$. Подставив в это неравенство $z = \delta y / \|y\|$, получим $\|y\| \leq 1/\delta$, что гарантирует ограниченность множества V .

Лемма доказана. \square

Замечание. На самом деле, из доказательства леммы 1 следует, что для ее справедливости достаточно, чтобы для любого ненулевого вектора $y \in \mathbb{R}^m$ при некотором $k \in 1 : p$ выполнялось неравенство $\langle c_k, y \rangle > 0$.

2°. На основании леммы 1 получаем

$$\mathcal{D}(F(x)) = \max_{k \in 1:p} \langle c_k, F(x) \rangle.$$

Пусть $c_k = (c_{k1}, c_{k2}, \dots, c_{km})$. Тогда задача (2) примет вид

$$\varphi(x) := \max_{k \in 1:p} \sum_{i=1}^m c_{ki} f_i(x) \rightarrow \inf_{x \in \mathbb{R}^n}. \quad (4)$$

Задача (4) — это минимаксная задача. Для нее справедливы все результаты минимаксной теории [6]. Одним из принципиальных результатов является

дифференцируемость функции максимума $\varphi(x)$ по всем возможным направлениям в любой точке $x_0 \in \mathbb{R}^n$, в которой $\varphi(x_0) > 0$, при условии, что все функции $f_i(x)$, $i \in 1 : m$, непрерывно дифференцируемы в окрестности этой точки. Чтобы записать формулу для производной по направлению, введем индексное множество

$$R(x_0) = \left\{ k \in 1 : p \mid \sum_{i=1}^m c_{ki} f_i(x_0) = \varphi(x_0) \right\}.$$

Для любого вектора $g \in \mathbb{R}^n$ с единичной евклидовой нормой имеем [6, с. 71]

$$\frac{\partial \varphi(x_0)}{\partial g} = \max_{k \in R(x_0)} \left\{ \sum_{i=1}^m c_{ki} \langle f'_i(x_0), g \rangle \right\}. \quad (5)$$

3°. Приведем три примера полиэдральных норм. Они будут различаться определяющим набором нормалей c_1, c_2, \dots, c_p .

ПРИМЕР 1. Пусть $p = 2m$ и система $\{c_k\}$ состоит из векторов

$$e_1, -e_1, e_2, -e_2, \dots, e_m, -e_m,$$

где e_k — k -й орт в пространстве \mathbb{R}^m . Покажем, что в этом случае при $y = (y_1, y_2, \dots, y_m)$ справедлива формула

$$\mathcal{D}(y) = \max_{i \in 1:m} |y_i|. \quad (6)$$

При $y = \mathbf{0}$ равенство (6) тривиально, поэтому считаем, что $y \neq \mathbf{0}$. Пусть $y_{i_0} \neq 0$. Возьмем $c_k = e_{i_0} \operatorname{sign} y_{i_0}$. Имеем

$$\langle c_k, y \rangle = |y_{i_0}| > 0.$$

По замечанию к лемме 2 и лемме 1 верна формула (3). Значит, проверка равенства (6) сводится к проверке равенства

$$\max_{k \in 1:p} \langle c_k, y \rangle = \max_{i \in 1:m} |y_i|. \quad (7)$$

В силу определения нормалей c_k формулу (7) можно переписать в виде

$$\max\{y_1, -y_1, y_2, -y_2, \dots, y_m, -y_m\} = \max_{i \in 1:m} |y_i|.$$

Справедливость последнего равенства очевидна.

Полиэдральная норма (6) называется *чебышевской*.

ПРИМЕР 2. Пусть $p = 2^m$ и все компоненты всех нормалей c_k равны $+1$ или -1 . Покажем, что в этом случае

$$\mathcal{D}(y) = \sum_{i=1}^m |y_i|. \quad (8)$$

При $y = \mathbf{0}$ равенство (8) тривиально. Зафиксируем вектор $y \neq \mathbf{0}$. Возьмем нормаль c_{k_0} с компонентами

$$c_{k_0 i} = \begin{cases} 1, & \text{если } y_i \geq 0, \\ -1, & \text{если } y_i < 0. \end{cases}$$

Запишем

$$\langle c_{k_0}, y \rangle = \sum_{i=1}^m c_{k_0 i} y_i = \sum_{i=1}^m |y_i|. \quad (9)$$

В частности, $\langle c_{k_0}, y \rangle > 0$. По замечанию к лемме 2 и лемме 1 верна формула (3). Значит, проверка равенства (8) сводится к проверке равенства

$$\max_{k \in 1:p} \langle c_k, y \rangle = \sum_{i=1}^m |y_i|. \quad (10)$$

В силу определения нормалей c_k при всех $k \in 1:p$ имеем

$$\langle c_k, y \rangle \leq \sum_{i=1}^m |y_i|. \quad (11)$$

Равенство (10) является следствием соотношений (11) и (9).

Полиэдральная норма (8) называется ℓ^1 -нормой.

ПРИМЕР 3. Пусть $p = 2^m$ и $\lambda \in (0, 1)$ — некоторый параметр. Будем считать, что все компоненты всех нормалей c_k равны λ или $-(1 - \lambda)$. Покажем, что в этом случае

$$\mathcal{D}(y) = \sum_{i=1}^m |y_i|_\lambda, \quad (12)$$

где

$$|y_i|_\lambda = \max\{\lambda y_i, -(1 - \lambda)y_i\} = \begin{cases} \lambda y_i, & \text{если } y_i \geq 0, \\ -(1 - \lambda)y_i, & \text{если } y_i < 0. \end{cases}$$

Введем обозначение

$$\text{sign}_\lambda(y_i) = \begin{cases} \lambda, & \text{если } y_i \geq 0, \\ -(1 - \lambda), & \text{если } y_i < 0. \end{cases}$$

Нетрудно проверить, что

$$|y_i|_\lambda = y_i \operatorname{sign}_\lambda(y_i).$$

При $y = \mathbf{0}$ равенство (12) тривиально. Зафиксируем вектор $y \neq \mathbf{0}$. Возьмем нормаль c_{k_0} с компонентами $c_{k_0 i} = \operatorname{sign}_\lambda(y_i)$. Запишем

$$\langle c_{k_0}, y \rangle = \sum_{i=1}^m y_i \operatorname{sign}_\lambda(y_i) = \sum_{i=1}^m |y_i|_\lambda. \quad (13)$$

В частности, $\langle c_{k_0}, y \rangle > 0$. По замечанию к лемме 2 и лемме 1 верна формула (3). Значит, проверка равенства (12) сводится к проверке равенства

$$\max_{k \in 1:p} \langle c_k, y \rangle = \sum_{i=1}^m |y_i|_\lambda. \quad (14)$$

В силу определения нормалей c_k при всех $k \in 1:p$ имеем

$$\langle c_k, y \rangle = \sum_{i=1}^m c_{ki} y_i \leq \sum_{i=1}^m \max\{\lambda y_i, -(1-\lambda)y_i\} = \sum_{i=1}^m |y_i|_\lambda. \quad (15)$$

Равенство (14) является следствием соотношений (15) и (13).

Полиэдральная норма (12) называется *несимметричной ℓ^1 нормой*. Для такой нормы при λ , близком к единице, более значимыми являются положительные компоненты вектора y .

4°. Вернемся к формуле (5) для производной по направлению и приведем ее детальный анализ в случае ℓ^1 -нормы. Запишем начальную информацию:

$$\begin{aligned} \varphi(x) &= \sum_{i=1}^m |f_i(x)|, \\ \frac{\partial \varphi(x_0)}{\partial g} &= \max_{k \in R(x_0)} \left\{ \sum_{i=1}^m c_{ki} \langle f'_i(x_0), g \rangle \right\}. \end{aligned} \quad (16)$$

Здесь все коэффициенты c_{ki} равны $+1$ или -1 и

$$R(x_0) = \left\{ k \in 1:2^m \mid \sum_{i=1}^m c_{ki} f_i(x_0) = \sum_{i=1}^m |f_i(x_0)| \right\}.$$

Отметим, что при всех k, i справедливо неравенство

$$c_{ki} f_i(x_0) \leq |f_i(x_0)|. \quad (17)$$

Отсюда следует, что k принадлежит $R(x_0)$ тогда и только тогда, когда при всех $i \in 1 : m$ неравенство (17) выполняется как равенство. Введем множества

$$I(x_0) = \{i \in 1 : m \mid f_i(x_0) \neq 0\}, \quad I_0(x_0) = \{i \in 1 : m \mid f_i(x_0) = 0\}. \quad (18)$$

С их помощью критерий принадлежности индекса k множеству $R(x_0)$ можно переформулировать так: для справедливости включения $k \in R(x_0)$ необходимо и достаточно, чтобы компоненты нормали c_k имели вид

$$c_{ki} = \begin{cases} \text{sign } f_i(x_0) & \text{при } i \in I(x_0), \\ \pm 1 & \text{при } i \in I_0(x_0). \end{cases} \quad (19)$$

В дальнейшем будем использовать обозначение $\xi_i = \text{sign } f_i(x_0)$.

Обратимся к формуле (16). Возьмем $k \in R(x_0)$ и запишем

$$\begin{aligned} \sum_{i=1}^m c_{ki} \langle f'_i(x_0), g \rangle &= \sum_{i \in I(x_0)} c_{ki} \langle f'_i(x_0), g \rangle + \sum_{i \in I_0(x_0)} c_{ki} \langle f'_i(x_0), g \rangle \leq \\ &\leq \sum_{i \in I(x_0)} \xi_i \langle f'_i(x_0), g \rangle + \sum_{i \in I_0(x_0)} \left| \langle f'_i(x_0), g \rangle \right|. \end{aligned} \quad (20)$$

На индексе k_0 из $R(x_0)$, которому соответствует нормаль c_{k_0} с компонентами

$$c_{k_0 i} = \begin{cases} \xi_i & \text{при } i \in I(x_0), \\ \text{sign} \langle f'_i(x_0), g \rangle & \text{при } i \in I_0(x_0) \text{ и } \langle f'_i(x_0), g \rangle \neq 0, \\ 1 & \text{при } i \in I_0(x_0) \text{ и } \langle f'_i(x_0), g \rangle = 0 \end{cases}$$

предыдущее неравенство выполняется как равенство. Значит,

$$\max_{k \in R(x_0)} \left\{ \sum_{i=1}^m c_{ki} \langle f'_i(x_0), g \rangle \right\} = \sum_{i \in I(x_0)} \xi_i \langle f'_i(x_0), g \rangle + \sum_{i \in I_0(x_0)} \left| \langle f'_i(x_0), g \rangle \right|.$$

Приходим к следующему результату.

ТЕОРЕМА 1. Пусть функции $f_1(x), f_2(x), \dots, f_m(x)$ непрерывно дифференцируемы в некоторой окрестности точки x_0 и функция

$$\varphi(x) = \sum_{i=1}^m |f_i(x)|$$

положительны при $x = x_0$. Тогда для производной функции $\varphi(x)$ в точке $x = x_0$ по любому направлению g с евклидовой нормой, равной единице, справедлива формула

$$\frac{\partial \varphi(x_0)}{\partial g} = \sum_{i \in I(x_0)} \xi_i \langle f'_i(x_0), g \rangle + \sum_{i \in I_0(x_0)} \left| \langle f'_i(x_0), g \rangle \right|,$$

где индексные множества $I(x_0)$ и $I_0(x_0)$ определены записью (18) и $\xi_i = \text{sign } f_i(x_0)$.

5°. В общем случае формулу (5) для производной по направлению можно переписать так:

$$\frac{\partial\varphi(x_0)}{\partial g} = \max_{k \in R(x_0)} \langle Z_k, g \rangle, \quad (21)$$

где

$$Z_k = \sum_{i=1}^m c_{ki} f'_i(x_0).$$

Если x_0 — точка локального минимума в задаче (4), то необходимо

$$\min_{g \in S} \frac{\partial\varphi(x_0)}{\partial g} \geq 0. \quad (22)$$

Здесь $S = \{g \in \mathbb{R}^n \mid \|g\| = 1\}$. С учетом (21) необходимое условие локального минимума (22) принимает вид

$$\min_{g \in S} \max_{k \in R(x_0)} \langle Z_k, g \rangle \geq 0. \quad (23)$$

Обозначим через $C(x_0)$ выпуклую оболочку векторов Z_k , $k \in R(x_0)$. Как показано в [6, с. 77], неравенство (23) равносильно включению

$$\mathbf{0} \in C(x_0). \quad (24)$$

Выясним, как выглядит необходимое условие локального минимума (24) в случае ℓ^1 -нормы.

Введем обозначения

$$z(x_0) = \sum_{i \in I(x_0)} \xi_i f'_i(x_0),$$

$$P(x_0) = \left\{ z = \sum_{i \in I_0(x_0)} \beta_i f'_i(x_0) \mid \beta_i \in [-1, 1] \ \forall i \in I_0(x_0) \right\}.$$

ТЕОРЕМА 2. При ℓ^1 -норме необходимое условие локального минимума (22) эквивалентно включению

$$z(x_0) \in P(x_0).$$

Доказательство. Напомним описание множества $R(x_0)$ при ℓ^1 -норме. Индекс k принадлежит $R(x_0)$ тогда и только тогда, когда ему соответствует нормаль c_k с компонентами

$$c_{ki} = \begin{cases} \text{sign } f_i(x_0) & \text{при } i \in I(x_0), \\ \pm 1 & \text{при } i \in I_0(x_0). \end{cases}$$

Понятно, что $|R(x_0)| = 2^{|I_0(x_0)|}$. □

При $k \in R(x_0)$ имеем

$$Z_k := \sum_{i=1}^m c_{ki} f'_i(x_0) = \sum_{i \in I(x_0)} \xi_i f'_i(x_0) + \sum_{i \in I_0(x_0)} c_{ki} f'_i(x_0). \quad (25)$$

Обозначим

$$z_k = \sum_{i \in I_0(x_0)} c_{ki} f'_i(x_0).$$

Равенство (25) примет компактный вид

$$Z_k = z(x_0) + z_k, \quad k \in R(x_0). \quad (26)$$

Напомним, что через $C(x_0)$ обозначена выпуклая оболочка векторов Z_k , $k \in R(x_0)$. Введем еще выпуклую оболочку $c(x_0)$ векторов z_k , $k \in R(x_0)$. Из (26) следует, что

$$C(x_0) = z(x_0) + c(x_0). \quad (27)$$

Покажем, что $c(x_0) = P(x_0)$.

Возьмем точку z из $c(x_0)$. Запишем

$$\begin{aligned} z &= \sum_{k \in R(x_0)} \alpha_k z_k = \sum_{k \in R(x_0)} \alpha_k \sum_{i \in I_0(x_0)} c_{ki} f'_i(x_0) = \\ &= \sum_{i \in I_0(x_0)} f'_i(x_0) \sum_{k \in R(x_0)} \alpha_k c_{ki}. \end{aligned}$$

Здесь коэффициенты α_k неотрицательны и в сумме равны единице. Обозначим

$$\beta_i = \sum_{k \in R(x_0)} \alpha_k c_{ki}, \quad i \in I_0(x_0).$$

Получим

$$z = \sum_{i \in I_0(x_0)} \beta_i f'_i(x_0). \quad (28)$$

Напомним, что c_{ki} при $k \in R(x_0)$ и $i \in I_0(x_0)$ равны $+1$ или -1 , поэтому $\beta_i \in [-1, 1]$ при всех $i \in I_0(x_0)$. Равенство (28) гарантирует, что $z \in P(x_0)$. Установлено включение $c(x_0) \subset P(x_0)$.

Для проверки обратного включения $P(x_0) \subset c(x_0)$ достаточно выяснить, что система линейных уравнений

$$\begin{aligned} \sum_{k \in R(x_0)} c_{ki} \alpha_k &= \beta_i, \quad i \in I_0(x_0), \\ \sum_{k \in R(x_0)} \alpha_k &= 1 \end{aligned}$$

при $\beta_i \in [-1, 1]$ имеет неотрицательное решение. Здесь мы воспользуемся известным результатом [7, с. 24]: *система $Ax = b$ с произвольной матрицей A имеет неотрицательное решение $x \geq \mathbf{0}$ тогда и только тогда, когда для любого u , удовлетворяющего условию $A^T u \geq \mathbf{0}$, выполняется неравенство $\langle b, u \rangle \geq 0$* . В нашем случае нужно доказать, что любое решение системы неравенств

$$\sum_{i \in I_0(x_0)} c_{ki} v_i + u \geq 0, \quad k \in R(x_0), \quad (29)$$

удовлетворяет условию

$$\sum_{i \in I_0(x_0)} \beta_i v_i + u \geq 0. \quad (30)$$

Возьмем какое-нибудь решение системы (29). В частности, будет выполняться неравенство

$$\sum_{i \in I_0(x_0)} c_{k_0 i} v_i + u \geq 0 \quad (31)$$

на индексе $k_0 \in R(x_0)$, которому соответствует нормаль c_{k_0} с компонентами

$$c_{k_0 i} = \begin{cases} \xi_i & \text{при } i \in I(x_0), \\ -\text{sign } v_i & \text{при } i \in I_0(x_0) \text{ и } v_i \neq 0, \\ -1 & \text{при } i \in I_0(x_0) \text{ и } v_i = 0. \end{cases}$$

Отметим, что

$$c_{k_0 i} v_i = -|v_i| \leq \beta_i v_i \quad \text{при } i \in I_0(x_0).$$

На основании (31) получим

$$\sum_{i \in I_0(x_0)} \beta_i v_i + u \geq \sum_{i \in I_0(x_0)} c_{k_0 i} v_i + u \geq 0.$$

Неравенство (30) доказано.

Как следствие, справедливо включение $P(x_0) \subset c(x_0)$, которое вместе с доказанным ранее обратным включением приводит к равенству $c(x_0) = P(x_0)$.

Перепишем формулу (27) в виде

$$C(x_0) = z(x_0) + P(x_0).$$

Очевидно, что $P(x) = -P(x)$, поэтому

$$C(x_0) = z(x_0) - P(x_0).$$

Остается отметить, что необходимое условие локального минимума $\mathbf{0} \in C(x_0)$ эквивалентно включению

$$z(x_0) \in P(x_0).$$

Теорема доказана. □

ЛИТЕРАТУРА

1. Anderson D. H., Osborne M. R. *Discrete, linear approximation in polyhedral norms* // Numer. Math., 1976. Vol. 26. N. 2. P. 179–189.
2. Anderson D. H., Osborne M. R. *Discrete, non-linear approximation in polyhedral norms* // Numer. Math., 1977. Vol. 28. N. 2. P. 143–156.
3. Дербенева Б. П., Малозёмов В. Н. *Оптимизация в полиэдральных нормах* // Вестник ЛГУ. Сер. 1. 1981. Вып. 4 (№ 19). С. 15–19.
4. Дербенева Б. П., Малозёмов В. Н. *Градиентный метод для дискретной аппроксимации в норме ℓ^1* // Вестник ЛГУ. Сер. 1. 1982. Вып. 3 (№ 13). С. 19–23.
5. Дербенева Б. П. *Оптимизация в полиэдральной норме* / Автореферат канд. дисс. ЛГУ. 1983.
6. Демьянов В. Ф., Малозёмов В. Н. *Введение в минимакс*. М.: Наука, 1972. 368 с.
7. Гавурин М. К., Малозёмов В. Н. *Экстремальные задачи с линейными ограничениями*. Л.: Изд-во ЛГУ, 1984. 176 с.