

# ПРИМЕР НАИЛУЧШЕГО РАВНОМЕРНОГО ПРИБЛИЖЕНИЯ В МНОГОМЕРНОМ СЛУЧАЕ\*

В. Н. Малозёмов

v.malozemov@spbu.ru

А. В. Плоткин

avplotkin@gmail.com

8 декабря 2016 г.

**1°.** Пусть  $n \geq 2$  — фиксированное натуральное число,  $x = (x_1, \dots, x_n)$  — вектор с положительными компонентами и

$$H(x) = n \left( \sum_{k=1}^n \frac{1}{x_k} \right)^{-1}$$

— функция, значение которой равно среднему гармоническому её аргументов. Доопределим  $H(x)$  на множестве  $\mathbb{R}_+^n$  векторов с неотрицательными компонентами, положив по непрерывности  $H(x) = 0$ , если хотя бы одна компонента вектора  $x$  равна нулю.

Обозначим через  $\Omega$  телесный симплекс, состоящий из векторов  $x \in \mathbb{R}_+^n$ , у которых  $\sum_{k=1}^n x_k \leq 1$ , и рассмотрим задачу наилучшего равномерного приближения:

$$\varphi(c) := \max_{x \in \Omega} |H(x) - \langle c, x \rangle| \rightarrow \min_{c \in \mathbb{R}^n}. \quad (1)$$

В докладе указано единственное решение задачи (1), обладающее к тому же полным альтернансом. Установлена сильная единственность решения с асимптотически точной константой сильной единственности.

**2°.** Введём стандартный симплекс

$$\Lambda = \left\{ x = (x_1, \dots, x_n) \mid x \geq \mathbb{0}, \sum_{k=1}^n x_k = 1 \right\}.$$

**ЛЕММА 1.** *Справедливо представление*

$$\varphi(c) = \max_{x \in \Lambda} |H(x) - \langle c, x \rangle|. \quad (2)$$

---

\*Семинар по конструктивному негладкому анализу и недифференцируемой оптимизации «CNSA & NDO»: <http://www.apmath.spbu.ru/cnsa/>

**Доказательство.** Отметим, что функция  $H(x)$  положительно однородна, а аппроксимирующая линейная форма  $\langle c, x \rangle$  однородна. Как следствие, разность  $f(c, x) = H(x) - \langle c, x \rangle$  положительно однородна, то есть

$$f(c, \lambda x) = \lambda f(c, x) \quad \forall \lambda > 0. \quad (3)$$

Зафиксируем точку  $x \neq \mathbb{O}$  из телесного симплекса  $\Omega$  и положим

$$\lambda = \sum_{k=1}^n x_k.$$

В силу определения  $\Omega$  выполняется неравенство  $\lambda \leq 1$ . Введём точку  $y = \frac{1}{\lambda}x$ . Ясно, что  $y$  принадлежит стандартному симплексу  $\Lambda$ . Согласно (3) имеем

$$|f(c, x)| = |f(c, \lambda y)| = \lambda |f(c, y)| \leq \lambda \max_{y \in \Lambda} |f(c, y)| \leq \max_{y \in \Lambda} |f(c, y)|.$$

Это неравенство справедливо и при  $x = \mathbb{O}$ . Значит,

$$\max_{x \in \Omega} |f(c, x)| \leq \max_{y \in \Lambda} |f(c, y)|.$$

Обратное неравенство очевидно. Объединяя два полученных неравенства, приходим к равенству (2).  $\square$

**3°.** Обозначим через  $e$  вектор из  $\mathbb{R}^n$ , у которого все компоненты равны единице, и положим

$$c_* = \frac{1}{2n}e.$$

**ЛЕММА 2.** *Справедливо равенство*

$$\varphi(c_*) = \frac{1}{2n}. \quad (4)$$

**Доказательство.** Для любого вектора  $x \in \Lambda$  в силу неравенства между средним гармоническим и средним арифметическим имеем

$$H(x) \leq \frac{1}{n}.$$

Значит,

$$H(x) - \langle c_*, x \rangle = H(x) - \frac{1}{2n} \leq \frac{1}{2n} \quad \forall x \in \Lambda.$$

Вместе с тем,  $H(x) \geq 0$ , поэтому

$$-H(x) + \langle c_*, x \rangle \leq \langle c_*, x \rangle = \frac{1}{2n} \quad \forall x \in \Lambda.$$

Приходим к неравенству

$$\varphi(c_*) = \max_{x \in \Lambda} |H(x) - \langle c_*, x \rangle| \leq \frac{1}{2n}. \quad (5)$$

Чтобы получить обратное неравенство, вычислим значение разности  $f(c_*, x) = H(x) - \langle c_*, x \rangle$  на ортах  $e_1, \dots, e_n$  пространства  $\mathbb{R}^n$  (которые принадлежат симплексу  $\Lambda$ ):

$$f(c_*, e_i) = -\langle c_*, e_i \rangle = -\frac{1}{2n}, \quad i \in 1 : n. \quad (6)$$

Отсюда следует, что

$$\varphi(c_*) \geq \max_{i \in 1:n} |f(c_*, e_i)| = \frac{1}{2n}. \quad (7)$$

Объединив неравенства (5) и (7), придём к равенству (4).  $\square$

На рисунке представлены графики функций  $H(x)$  и  $\langle c_*, x \rangle$  на множестве  $\Omega$  при  $n = 2$ .

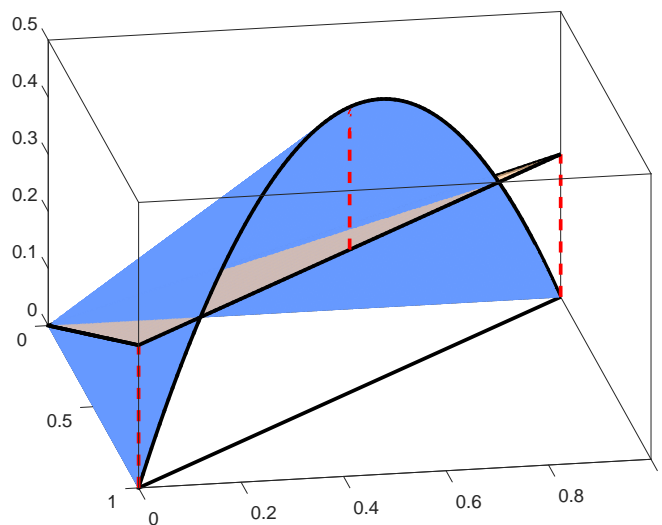


Рис. 1. Графики функций  $H(x)$  и  $\langle c_*, x \rangle$  на множестве  $\Omega$  при  $n = 2$

4°. Обозначим  $a_i = e_i$ ,  $\xi_i = -1$  при  $i \in 1 : n$ . Тогда соотношение (6) можно переписать в виде

$$\xi_i f(c_*, a_i) = \frac{1}{2n}, \quad i \in 1 : n.$$

Положим дополнительно  $a_{n+1} = \frac{1}{n}e$ ,  $\xi_{n+1} = 1$ . Имеем  $a_{n+1} \in \Lambda$  и

$$\xi_{n+1}f(c_*, a_{n+1}) = \frac{1}{n}[H(e) - \langle c_*, e \rangle] = \frac{1}{2n}.$$

Множество  $A = \{a_1, \dots, a_n, a_{n+1}\}$  назовём *альтернансом*. Для точек альтернанса справедливо соотношение

$$\xi_i f(c_*, a_i) = \frac{1}{2n}, \quad i \in 1 : n + 1. \quad (8)$$

5°. Сформулируем первый основной результат доклада.

**ТЕОРЕМА 1.** *Вектор  $c_*$  является единственным решением задачи (1).*

*Доказательство.* Достаточно проверить, что из неравенства  $\varphi(c) \leq \varphi(c_*)$  следует равенство  $c = c_*$ .

Пусть  $\varphi(c) \leq \varphi(c_*)$  на некотором векторе  $c \in \mathbb{R}^n$ . Так как

$$H(a_i) = H(e_i) = 0, \quad \langle c, a_i \rangle = \langle c, e_i \rangle = c_i,$$

то  $f(c, a_i) = -c_i$ . Неравенство  $\varphi(c) \leq \frac{1}{2n}$  имеет своим следствием

$$\max_{k \in 1:n} |c_k| \leq \frac{1}{2n}. \quad (9)$$

В частности,

$$\langle c, a_{n+1} \rangle = \frac{1}{n} \langle c, e \rangle = \frac{1}{n} \sum_{k=1}^n c_k \leq \frac{1}{2n}. \quad (10)$$

Вместе с тем,  $H(a_{n+1}) = \frac{1}{n}H(e) = \frac{1}{n}$ . Из неравенства  $\varphi(c) \leq \frac{1}{2n}$  следует, что  $H(a_{n+1}) - \langle c, a_{n+1} \rangle \leq \frac{1}{2n}$  или

$$\langle c, a_{n+1} \rangle \geq H(a_{n+1}) - \frac{1}{2n} = \frac{1}{2n}. \quad (11)$$

На основании (10) и (11) заключаем, что

$$\langle c, a_{n+1} \rangle = \frac{1}{2n}.$$

Перепишем последнее равенство в виде

$$\sum_{k=1}^n c_k = \frac{1}{2}.$$

В силу (9) это равенство возможно только тогда, когда  $c_k = \frac{1}{2n}$  при всех  $k \in 1 : n$ , то есть когда  $c = c_*$ .

Теорема доказана. □

6°. Сформулируем второй основной результат доклада — теорему о сильной единственности решения.

**ТЕОРЕМА 2.** При всех  $c \in \mathbb{R}^n$  выполняется неравенство

$$\varphi(c) - \varphi(c_*) \geq r \|c - c_*\|, \quad (12)$$

где  $r = \frac{1}{\sqrt{n(4n-3)}}$ .

Доказательство. При  $c = c_*$  неравенство (12) очевидно. В дальнейшем считаем, что  $c \neq c_*$ . На основании (4) и (8) имеем

$$\begin{aligned} \varphi(c) - \varphi(c_*) &\geq \max_{i \in 1:n+1} \left\{ \xi_i f(c, a_i) - \frac{1}{2n} \right\} = \max_{i \in 1:n+1} \xi_i [f(c, a_i) - f(c_*, a_i)] = \\ &= \max_{i \in 1:n+1} \left\{ -\xi_i \langle c - c_*, a_i \rangle \right\} = \|c - c_*\| \cdot \max_{i \in 1:n+1} \left\langle \frac{c - c_*}{\|c - c_*\|}, -\xi_i a_i \right\rangle \geq \\ &\geq \|c - c_*\| \cdot \min_{\|g\|=1} \max_{i \in 1:n+1} \langle -\xi_i a_i, g \rangle. \end{aligned}$$

Положив

$$r = \min_{\|g\|=1} \max_{i \in 1:n+1} \langle -\xi_i a_i, g \rangle,$$

придём к (12).

7°. Константа  $r$  равна минимальному значению целевой функции в следующей экстремальной задаче:

$$\max_{i \in 1:n+1} \langle -\xi_i a_i, g \rangle \rightarrow \min_{\|g\|=1}.$$

По теореме Вейерштрасса эта задача имеет решение. Запишем эквивалентную задачу

$$\begin{aligned} s &\rightarrow \min, \\ \langle -\xi_i a_i, g \rangle &\leq s, \quad i \in 1 : n + 1, \\ \|g\| &= 1. \end{aligned} \quad (13)$$

Отметим, что (см. п. 4°)

$$\{-\xi_i a_i\}_{i=1}^{n+1} = \{e_1, \dots, e_n, -\frac{1}{n}e\},$$

поэтому задачу (13) можно переписать в виде

$$\begin{aligned} s &\rightarrow \min, \\ g_k &\leq s, \quad k \in 1 : n, \\ -\frac{1}{n} \sum_{k=1}^n g_k &\leq s, \\ \sum_{k=1}^n g_k^2 &= 1. \end{aligned} \quad (14)$$

По эквивалентности задача (14) имеет решение  $(g_*, s_*)$ , при этом  $s_* = r$ . Покажем, что

$$s_* = \frac{1}{\sqrt{n(4n-3)}}.$$

8°. Рассмотрим вспомогательную параметрическую задачу

$$\begin{aligned} p(v) &:= \sum_{k=1}^n v_k^2 \rightarrow \max, \\ v_k &\leq s, \quad k \in 1:n, \\ -\frac{1}{n} \sum_{k=1}^n v_k &\leq s, \end{aligned} \tag{15}$$

где  $s > 0$  — параметр.

**ЛЕММА 3.** Множество  $V$  векторов вида

$$s(e - 2ne_i), \quad i \in 1:n,$$

есть множество всех оптимальных планов задачи (15).

Доказательство. Множество планов задачи (15) непусто (содержит нулевой вектор) и ограничено. Ограниченность компонент плана сверху задана явно:  $v_k \leq s, k \in 1:n$ . Ограниченность снизу проверяется так:

$$v_k \geq -\sum_{\substack{k'=1 \\ k' \neq k}}^n v_{k'} - ns \geq (1-2n)s, \quad k \in 1:n.$$

На рис. 2 изображено множество планов при  $n = 2$ .

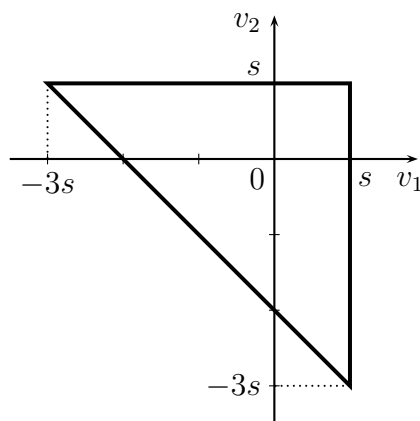


Рис. 2. Множество планов задачи (15) при  $n = 2$

По теореме Вейерштрасса задача (15) имеет решение. Обозначим его  $v^*$ . Выясним, какими свойствами обладает вектор  $v^*$ .

Введём индексные множества

$$K_+ = \{k \in 1 : n \mid v_k^* \geq 0\}, \quad K_- = \{k \in 1 : n \mid v_k^* < 0\}.$$

**Свойство 1.** Множество  $K_-$  состоит из единственного индекса  $k_0$ .

Сначала проверим, что множество  $K_-$  непусто. Если все компоненты  $v^*$  неотрицательны, то  $p(v) \leq ns^2$ . Вместе с тем, для всех  $v \in V$

$$p(v) = s^2(4n^2 - 3n) > ns^2 = p(v^*),$$

что противоречит оптимальности  $v^*$ .

Теперь покажем, что  $K_-$  состоит из одного индекса. В противном случае зафиксируем произвольный индекс  $k_0 \in K_-$  и рассмотрим вектор  $\hat{v}$  с компонентами

$$\hat{v}_k = \begin{cases} v_k^* & \text{при } k \in K_+, \\ 0 & \text{при } k \in K_- \setminus \{k_0\}, \\ \sum_{\alpha \in K_-} v_\alpha^* & \text{при } k = k_0. \end{cases}$$

Вектор  $\hat{v}$  является планом. Так как

$$\left( \sum_{k \in K_-} v_k^* \right)^2 > \sum_{k \in K_-} (v_k^*)^2,$$

то  $p(\hat{v}) > p(v^*)$ , что снова противоречит оптимальности  $v^*$ .

**Свойство 2.** Все неотрицательные компоненты вектора  $v_*$  равны  $s$ .

Если это не так, то введём вектор  $\hat{v}$  с компонентами

$$\hat{v}_k = \begin{cases} s & \text{при } k \in K_+, \\ v_k^* & \text{при } k \in K_-. \end{cases}$$

Вектор  $\hat{v}$  является планом и  $p(\hat{v}) > p(v^*)$ , что противоречит оптимальности  $v^*$ .

**Свойство 3.** Выполняется равенство  $-\frac{1}{n} \sum_{k=1}^n v_k^* = s$ .

В противном случае

$$\lambda := \sum_{k=1}^n v_k^* + ns > 0.$$

Рассмотрим вектор  $\hat{v}$  с компонентами

$$\hat{v}_k = \begin{cases} v_k^* & \text{при } k \in K_+, \\ v_k^* - \lambda & \text{при } k = k_0. \end{cases}$$

Вектор  $\hat{v}$  является планом. Так как

$$|v_{k_0}^* - \lambda| = |v_{k_0}^*| + \lambda > |v_{k_0}^*|,$$

то  $p(\hat{v}) > p(v^*)$ . Это противоречит оптимальности  $v^*$ .

Остаётся отметить, что свойствам 1–3 удовлетворяют только векторы из множества  $V$ , указанного в формулировке леммы.  $\square$

**9°.** Вернёмся к задаче (14). Она имеет решение  $(g_*, s_*)$ , причём  $s_* > 0$  (иначе ограничения будут противоречивыми). Рассмотрим задачу (15) с параметром  $s = s_*$ . Вектор  $g_*$  удовлетворяет ограничениям такой задачи. Учитывая, что наибольшее значение целевой функции равно  $s_*^2(4n^2 - 3n)$ , получаем

$$1 = \|g_*\|^2 \leq s_*^2(4n^2 - 3n).$$

Отсюда следует, что

$$s_* \geq \frac{1}{\sqrt{4n^2 - 3n}}. \quad (16)$$

Обозначим  $\hat{s} = \frac{1}{\sqrt{4n^2 - 3n}}$  и пусть  $\hat{v}$  какое-нибудь решение задачи (15) при  $s = \hat{s}$ . Согласно лемме 3

$$\|\hat{v}\|^2 = \hat{s}^2(4n^2 - 3n) = 1.$$

Значит, пара  $(\hat{v}, \hat{s})$  является планом задачи (14) при  $s = \hat{s}$ . В силу минимальности  $s_*$  имеем

$$s_* \leq \hat{s}. \quad (17)$$

Объединив неравенства (16) и (17), придём к формуле

$$r = s_* = \hat{s} = \frac{1}{\sqrt{4n^2 - 3n}}.$$

Теорема 2 доказана.  $\square$

**10°.** Покажем, что константа сильной единственности  $r = \frac{1}{\sqrt{n(4n-3)}}$  асимптотически точна. Введём направление

$$v = \frac{1}{2n}e - e_n \quad (18)$$



и рассмотрим луч  $c_\alpha = c_* + \alpha v$ ,  $\alpha > 0$ . Таким образом,

$$c_\alpha = \frac{1 + \alpha}{2n}e - \alpha e_n.$$

Очевидно, что

$$\|c_\alpha - c_*\| = \alpha \frac{\sqrt{4n^2 - 3n}}{2n}.$$

**ТЕОРЕМА 3.** *Справедливо предельное соотношение*

$$\lim_{\alpha \rightarrow +0} \frac{\varphi(c_\alpha) - \varphi(c_*)}{\|c_\alpha - c_*\|} = r. \quad (19)$$

*Доказательство.* Формулу (19) можно переписать так:

$$\lim_{\alpha \rightarrow +0} \frac{2n\varphi(c_\alpha) - 1}{\alpha} = 1. \quad (20)$$

В дальнейшем считаем, что  $\alpha \in (0, \frac{1}{n})$ .

Вычислим  $\varphi(c_\alpha)$ . Напомним, что

$$\varphi(c_\alpha) = \max_{x \in \Lambda} |H(x) - \langle c_\alpha, x \rangle| = \max_{x \in \Lambda} \left| H(x) + \alpha x_n - \frac{1 + \alpha}{2n} \right|. \quad (21)$$

Для выражения под модулем при  $x = \frac{1}{n}e$  имеем

$$H\left(\frac{1}{n}e\right) + \frac{\alpha}{n} - \frac{1 + \alpha}{2n} = \frac{1 + \alpha}{2n}.$$

Вместе с тем, при всех  $x \in \Lambda$

$$-H(x) - \alpha x_n + \frac{1 + \alpha}{2n} \leq \frac{1 + \alpha}{2n}.$$

Значит, модуль в правой части формулы (21) можно убрать. Получаем

$$\varphi(c_\alpha) = \max_{x \in \Lambda} \left( H(x) + \alpha x_n \right) - \frac{1 + \alpha}{2n}. \quad (22)$$

Зафиксируем  $x_n \in [0, 1]$ , введём множество

$$\Lambda(x_n) = \left\{ \hat{x} = (\hat{x}_1, \dots, \hat{x}_{n-1}) \mid \hat{x} \geq \mathbb{O}, \sum_{k=1}^{n-1} \hat{x}_k = 1 - x_n \right\}$$

и функцию

$$h(x_n) = \max_{\hat{x} \in \Lambda(x_n)} \frac{n}{\frac{1}{\hat{x}_1} + \dots + \frac{1}{\hat{x}_{n-1}} + \frac{1}{x_n}}.$$

Тогда формулу (22) можно переписать так:

$$\varphi(c_\alpha) = \max_{x_n \in [0,1]} \{h(x_n) + \alpha x_n\} - \frac{1 + \alpha}{2n}.$$

Отметим, что

$$h(x_n) = \frac{n}{\frac{(n-1)^2}{1-x_n} + \frac{1}{x_n}}.$$

Это равенство очевидно при  $x_n = 0$  и  $x_n = 1$  (в обеих его частях стоит ноль), а при  $x_n \in (0, 1)$  следует из неравенства между средним гармоническим и средним арифметическим

$$\frac{1}{\hat{x}_1} + \dots + \frac{1}{\hat{x}_{n-1}} \geq \frac{(n-1)^2}{\hat{x}_1 + \dots + \hat{x}_{n-1}},$$

которое выполняется как равенство только тогда, когда

$$\hat{x}_1 = \dots = \hat{x}_{n-1} = \frac{1 - x_n}{n - 1}.$$

В результате приходим к представлению

$$\varphi(c_\alpha) = \max_{y \in [0,1]} \left\{ \frac{n}{\frac{(n-1)^2}{1-y} + \frac{1}{y}} \right\} - \frac{1 + \alpha}{2n}.$$

Выражение в фигурных скобках обозначим через  $\Theta(y)$  и найдём его максимум при  $y \in [0, 1]$ . Имеем

$$\Theta(0) = 0, \quad \Theta(1) = \alpha, \quad \Theta\left(\frac{1}{n}\right) = \frac{1 + \alpha}{n}.$$

При  $\alpha \in (0, \frac{1}{n})$  значение  $\Theta(\frac{1}{n})$  больше, чем на концах отрезка  $[0, 1]$ . Поэтому, если производная  $\Theta'(y)$  обращается в ноль в единственной точке интервала  $(0, 1)$ , то в этой точке достигается максимум.

Вычислим производную  $\Theta'(y)$ . Получим

$$\Theta'(y) = \frac{1}{(n(n-2)y + 1)^2} \left( y^2 [n^2(n-2)(\alpha(n-2)-1)] + y [2n(\alpha(n-2)-1)] + n + \alpha \right).$$

Найдем нули производной. Рассмотрим два случая.

**Случай 1:**  $n = 2$ . При  $n = 2$  коэффициент при  $y^2$  равен нулю. Производная обращается в ноль в единственной точке  $y_0 = \frac{2+\alpha}{4}$ , которая принадлежит интервалу  $(0, 1)$ . В ней

$$\Theta(y_0) = \frac{(2 + \alpha)^2}{8}.$$

Значит,  $\varphi(c_\alpha) = \frac{1}{8}(\alpha^2 + 2\alpha + 2)$  и

$$\frac{4\varphi(c_\alpha) - 1}{\alpha} = \frac{\alpha}{2} + 1.$$

Очевидно, что при  $n = 2$  соотношение (20) выполняется.

**Случай 2:**  $n > 2$ . Введём обозначение  $\beta = \sqrt{1 - \alpha(n - 2)}$ . Тогда  $\alpha = \frac{1 - \beta^2}{n - 2}$  и  $\beta \rightarrow 1$  при  $\alpha \rightarrow +0$ . Перепишем выражение для  $\Theta'(y)$ :

$$\Theta'(y) = \frac{1}{(n(n - 2)y + 1)^2} \left( y^2 [-n^2(n - 2)\beta^2] + y [-2n\beta^2] + n + \frac{1 - \beta^2}{n - 2} \right).$$

В больших круглых скобках стоит квадратный трёхчлен, дискриминант которого равен

$$D = 4n^2(n - 1)^2\beta^2 > 0.$$

Для его корней справедлива формула

$$y_{1,2} = \frac{\mp(n - 1) - \beta}{n(n - 2)\beta}.$$

Интервалу  $(0, 1)$  принадлежит только один корень  $y_2 = \frac{n - 1 - \beta}{n(n - 2)\beta}$ . Вычислим

$$\begin{aligned} \Theta\left(\frac{n - 1 - \beta}{n(n - 2)\beta}\right) &= \frac{(n - 1 - \beta)^2}{n(n - 2)^2}, \\ \varphi(c_\alpha) &= \frac{(n - 1 - \beta)^2}{n(n - 2)^2} - \frac{\alpha + 1}{2n} = \frac{n\beta^2 + (n - 1)(n - 4\beta)}{2n(n - 2)^2}, \\ \frac{2n\varphi(c_\alpha) - 1}{\alpha} &= \frac{(3 - \beta)n - 4}{(\beta + 1)(n - 2)}. \end{aligned}$$

Последняя дробь стремится к единице при  $\alpha \rightarrow +0$  (при  $\beta \rightarrow 1$ ).

Теорема 3 доказана.  $\square$

**З а м е ч а н и е.** В силу симметричности функции  $H(x)$  направление  $v$ , определяемое формулой (18), можно заменить на любое направление вида  $v = \frac{1}{2n}e - e_i$  при  $i \in 1 : n$ .

## ДОБАВЛЕНИЕ 1

### Вогнутость среднего гармонического

Покажем, что функция

$$H(x) = n \left( \sum_{k=1}^n \frac{1}{x_k} \right)^{-1},$$

равная среднему гармоническому своих аргументов, вогнута на множестве векторов  $\mathbb{R}_{++}^n$  с положительными компонентами. Для этого вычислим её второй дифференциал. Имеем

$$\begin{aligned} \frac{\partial H(x)}{\partial x_k} &= \frac{1}{n x_k^2} H^2(x), \\ \frac{\partial^2 H(x)}{\partial x_k \partial x_j} &= \frac{2}{n^2 x_k^2 x_j^2} H^3(x) \text{ при } k \neq j, \\ \frac{\partial^2 H(x)}{\partial x_k^2} &= \frac{2}{n^2} H^3(x) \left( \frac{1}{x_k^4} - \frac{1}{x_k^3} \sum_{j=1}^n \frac{1}{x_j} \right). \end{aligned}$$

Обозначим  $y_j = x_j^{-1}$ ,  $z = (y_1^2, \dots, y_n^2)$  и запишем формулу для матрицы вторых производных

$$H''(x) = \frac{2H^3(x)}{n^2} \left( z z^\top - \left( \sum_{j=1}^n y_j \right) \text{diag}(y_1^3, \dots, y_n^3) \right).$$

При  $x \in \mathbb{R}_{++}^n$  второй дифференциал имеет вид

$$\langle H''(x)v, v \rangle = \frac{2H^3(x)}{n^2} \left( \left( \sum_{k=1}^n v_k y_k^2 \right)^2 - \left( \sum_{k=1}^n y_k \right) \left( \sum_{k=1}^n v_k^2 y_k^3 \right) \right).$$

Коэффициент  $\frac{2H^3(x)}{n^2}$  положительный. По неравенству Коши-Буняковского для векторов

$$b = (y_1^{1/2}, \dots, y_n^{1/2}), \quad d = (v_1 y_1^{3/2}, \dots, v_n y_n^{3/2})$$

получим

$$\left( \sum_{k=1}^n v_k y_k^2 \right)^2 \leq \left( \sum_{k=1}^n y_k \right) \left( \sum_{k=1}^n v_k^2 y_k^3 \right).$$

Значит,  $\langle H''(x)v, v \rangle \leq 0$  при всех  $v \in \mathbb{R}^n$ . Это гарантирует вогнутость функции  $H(x)$  на множестве  $\mathbb{R}_{++}^n$ .

В силу положительной однородности функция  $H(x)$  не является строго вогнутой (см. рис. 1).

## ДОБАВЛЕНИЕ 2

### Наличие полного альтернанса

Покажем, что при  $c_* = \frac{1}{2n}e$  разность  $f(c_*, x) = H(x) - \langle c_*, x \rangle$  обладает на  $\Omega$  полным альтернансом. Таким альтернансом будет множество  $A$ , состоящее из  $n + 1$  точек  $a_1, \dots, a_n, a_{n+1}$ , введённое в п. 4°. Согласно (8)

$$\xi_i f(c_*, a_i) = \varphi(c_*), \quad i \in 1 : n + 1.$$

Это значит, что в точках  $a_i$  достигается максимальное по модулю уклонение функции  $f(c_*, x)$  от нуля и что  $\xi_i = \text{sign } f(c_*, a_i)$ .

Введём векторы  $w_i = \xi_i f'_c(c_*, a_i)$ . Так как  $f'_c(c_*, a_i) = -a_i$  и  $a_i = e_i$ ,  $\xi_i = -1$  при  $i \in 1 : n$ ,  $a_{n+1} = \frac{1}{n}e$ ,  $\xi_{n+1} = 1$ , то

$$w_i = \begin{cases} e_i & \text{при } i \in 1 : n, \\ -\frac{1}{n}e & \text{при } i = n + 1. \end{cases}$$

Составим матрицу  $W$  из столбцов  $w_1, \dots, w_n, w_{n+1}$ ,

$$W = [w_1, \dots, w_n, w_{n+1}],$$

и обозначим через  $\Delta_i$  определитель подматрицы, которая получается из  $W$  исключением  $i$ -го столбца,  $i \in 1 : n + 1$ .

Говорят [1–3], что функция  $f(c_*, x)$  обладает полным альтернансом, если определители  $\Delta_1, \dots, \Delta_n, \Delta_{n+1}$  отличны от нуля и имеют чередующиеся знаки.

В нашем случае

$$\Delta_i = (-1)^{n+1+i} \frac{1}{n} \text{ при } i \in 1 : n, \quad \Delta_{n+1} = 1,$$

то есть функция  $f(c_*, x)$  обладает полным альтернансом.

По теории вектор  $c_*$  является решением задачи (1) и выполняется неравенство (12) с некоторой константой  $r > 0$ . В теореме 2 установлено, что неравенство (12) справедливо при  $r = \frac{1}{\sqrt{n(4n-3)}}$ , а в теореме 3 — что эта константа асимптотически точна.

### ЛИТЕРАТУРА

1. Малозёмов В. Н., Певный А. Б. *Альтернансные свойства решений нелинейных минимаксных задач* // ДАН СССР, 1973. Т. 212, № 1. С. 37–39.
2. Даугавет В. А., Малозёмов В. Н. *Нелинейные задачи аппроксимации* // В сб.: Современное состояние теории исследования операций. М.: Наука, 1979. С. 336–363.
3. Demyanov V. F., Malozemov V. N. *Optimality conditions in terms of alternance: two approaches* // JOTA, 2014. Vol. 162, no. 3, pp. 805–820.