

# ДВА ПОДХОДА К ОПРЕДЕЛЕНИЮ АЛЬТЕРНАНСА\*

В. Ф. Демьянов  
vfd@ad9503.spb.edu

В. Н. Малозёмов  
malv@math.spbu.ru

24 января 2013 г.

Пусть  $G \subset \mathbb{R}^n$  — ограниченное замкнутое множество и  $C$  — его выпуклая оболочка. В задачах негладкой оптимизации условие оптимальности часто записывают в виде

$$\mathbb{O}_n \in C. \quad (1)$$

В докладе приведены две эквивалентные альтернансные формы условия (1). Под *альтернансом* понимается чередование знаков некоторых величин.

1°. Начнём с предварительных сведений.

Векторы  $V_1, \dots, V_m$  из  $\mathbb{R}^n$  называются *аффинно независимыми*, если система уравнений

$$\begin{aligned} \sum_{i=1}^m \beta_i V_i &= \mathbb{O}_n, \\ \sum_{i=1}^m \beta_i &= 0 \end{aligned}$$

имеет только нулевое решение. Другими словами, система векторов  $V_1, \dots, V_m$  аффинно независима, если векторы  $W_i = \begin{pmatrix} V_i \\ 1 \end{pmatrix}$ ,  $i \in 1 : m$ , линейно независимы.

Ясно, что в определении аффинной независимости  $m \leq n + 1$ .

**ЛЕММА 1.** Пусть  $V \in C$ . Тогда в  $G$  существуют аффинно независимые векторы  $V_1, \dots, V_m$ , такие, что

$$V = \sum_{i=1}^m \alpha_i V_i,$$

---

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

где  $\alpha_1, \dots, \alpha_m$  — положительные числа, в сумме равные единице.

**Доказательство.** По определению выпуклой оболочки вектор  $V$  допускает представление

$$V = \sum_{i=1}^p \alpha'_i V'_i, \quad (2)$$

в котором все  $V'_i$  принадлежат  $G$  и коэффициенты  $\alpha'_i$  положительны и в сумме равные единице. Среди всех таких представлений выберем представление с наименьшим  $p$ . Покажем, что в этом случае векторы  $V'_1, \dots, V'_p$  будут аффинно независимыми.

При  $p = 1$  утверждение очевидно, поскольку система, состоящая из одного (произвольного) вектора, аффинно независима. (Ситуация с  $p = 1$  возникает тогда, когда  $V \in G$ .)

Предположим, что  $p \geq 2$ , и пусть, вопреки утверждению, векторы  $V'_1, \dots, V'_p$  аффинно зависимы. Это значит, что система

$$\begin{aligned} \sum_{i=1}^p \beta'_i V'_i &= \mathbb{O}_n, \\ \sum_{i=1}^p \beta'_i &= 0 \end{aligned} \quad (3)$$

имеет ненулевое решение. Так как  $p \geq 2$ , то среди коэффициентов  $\beta'_i$  есть как положительные, так и отрицательные.

В силу (2) и (3) справедливы формулы

$$\begin{aligned} V &= \sum_{i=1}^p (\alpha'_i - \varepsilon \beta'_i) V'_i, \\ \sum_{i=1}^p (\alpha'_i - \varepsilon \beta'_i) &= 1. \end{aligned}$$

Положим

$$\varepsilon = \min_i \frac{\alpha'_i}{\beta'_i}, \quad (4)$$

где минимум берётся по тем  $i$ , при которых  $\beta'_i > 0$ . В этом случае коэффициенты  $\alpha''_i = \alpha'_i - \varepsilon \beta'_i$  будут неотрицательными и по крайней мере один из них обратится в ноль (при  $i$ , на котором в правой части (4) достигается минимум). Отбросив нулевые  $\alpha''_i$ , придём к представлению для  $V$  вида (2) с меньшим  $p$ . Это противоречит определению  $p$ . Лемма доказана.  $\square$

2°. Обратимся к условию (1). Обозначим  $N = 1 : n$ .

**ТЕОРЕМА 1.** *Для того чтобы выполнялось условие  $\mathbb{O}_n \in C$ , необходимо и достаточно, чтобы в множестве  $G$  нашлись  $r + 1$  векторов  $V_i = V_i[N]$ ,  $i \in 0 : r$ , где  $r = 0 : n$ , со свойствами:*

- 1) *они линейно зависимы;*
- 2) *существует подмножество  $N' \subset N$ , состоящее из  $r$  индексов, такое, что при всех  $i \in 0 : r$  определители  $r$ -го порядка  $\Delta_i$ , составленные из столбцов*

$$V_0[N'], \dots, V_{i-1}[N'], V_{i+1}[N'], \dots, V_r[N'],$$

*отличны от нуля и имеют чередующиеся знаки, то есть*

$$\text{sign } \Delta_i = -\text{sign } \Delta_{i-1}, \quad i \in 1 : r.$$

При  $r = n$  условие 1) выполняется автоматически, а в условии 2) необходимо  $N' = N$ .

При  $r = 0$  условия 1) и 2) сводятся к одному условию  $\mathbb{O}_n \in G$  (система, состоящая из одного вектора, линейно зависима тогда и только тогда, когда этот вектор нулевой).

**Доказательство. Необходимость.** Пусть  $\mathbb{O}_n \in C$ . Если  $\mathbb{O}_n \in G$ , то следует положить  $r = 0$ ,  $V_0 = \mathbb{O}$ .

Предположим, что  $\mathbb{O}_n \notin G$ . Так как  $\mathbb{O}_n \in C$ , то по лемме 1 в множестве  $G$  найдутся аффинно независимые векторы  $V_0, V_1, \dots, V_r$ , такие, что система линейных уравнений

$$\begin{aligned} \sum_{i=0}^r \alpha_i V_i &= \mathbb{O}_n, \\ \sum_{i=0}^r \alpha_i &= 1, \end{aligned} \tag{5}$$

имеет решение с положительными  $\alpha_i$ . В частности, векторы  $V_i$ ,  $i \in 0 : r$ , линейно зависимы (условие 1)).

Обозначим через  $A$  матрицу системы (5). В силу аффинной независимости векторов  $V_i$  ранг матрицы  $A$  равен  $r + 1$ . Как следствие, у матрицы  $A$  найдутся  $r + 1$  линейно независимых строк, среди которых обязательно будет присутствовать последняя строка (иначе получим противоречие с линейной зависимостью векторов  $V_i$ ,  $i \in 0 : r$ ). Другими словами, существует подмножество  $N' \subset N$ ,  $|N'| = r$ , такое, что решение системы (5) будет удовлетворять

также системе

$$\begin{aligned} \sum_{i=0}^r \alpha_i V_i[N'] &= \mathbb{O}[N'], \\ \sum_{i=0}^r \alpha_i &= 1 \end{aligned} \quad (6)$$

с квадратной невырожденной матрицей  $B$ .

Обозначим через  $\Delta$  определитель матрицы  $B$  и через  $\Delta_i$  определители подматриц, составленных из столбцов

$$V_0[N'], \dots, V_{i-1}[N'], V_{i+1}[N'], \dots, V_r[N'].$$

По формуле Крамера

$$\alpha_i = (-1)^{i+r} \frac{\Delta_i}{\Delta}, \quad i \in 0 : r. \quad (7)$$

В силу положительности  $\alpha_i$  определители  $\Delta_i$  отличны от нуля и имеют чередующиеся знаки (условие 2)).

Достаточность. Пусть выполнены условия 1) и 2). Покажем, что  $\mathbb{O}_n \in C$ . При  $r = 0$  имеем  $\mathbb{O}_n \in G$  и тем более  $\mathbb{O}_n \in C$ .

Предположим, что  $r \geq 1$ . Рассмотрим систему линейных уравнений (6). Для определителя  $\Delta$  этой системы справедлива формула

$$\Delta = \sum_{i=0}^r (-1)^{i+r} \Delta_i.$$

В силу условия 2) определитель  $\Delta$  отличен от нуля, поэтому система (6) имеет единственное решение. Его можно записать в виде (7). Согласно условию 2) все  $\alpha_i$  имеют одинаковый знак. Учитывая, что сумма  $\alpha_i$  равна единице, заключаем, что все  $\alpha_i$  положительны.

Итак, система (6) имеет положительное решение. Покажем, что те же  $\alpha_i$  удовлетворяют системе (5). Этим будет установлено, что  $\mathbb{O}_n \in C$ .

Напомним, что через  $A$  и  $B$  обозначены матрицы систем (5) и (6) соответственно. По определению

$$B[N', R] = A[N', R], \quad (8)$$

где  $R = 0 : r$ . Возьмём  $k \in N \setminus N'$ . Нужно проверить, что

$$\sum_{i=0}^r \alpha_i A[k, i] = 0.$$

Обозначим  $N'' = N' \cup \{k\}$ . Ясно, что  $|N''| = r + 1$ . Обратим внимание на два факта. С одной стороны, в силу условия 1) строки матрицы  $A[N'', R]$  линейно зависимы. С другой стороны, матрица  $B$  обратима, поэтому строки подматрицы  $B[N', R]$  линейно независимы. Согласно (8) линейно независимыми будут строки подматрицы  $A[N', R]$ . Из этих фактов (с учётом определения  $N''$ ) следует, что строка  $A[k, R]$  может быть представлена в виде линейной комбинации строк подматрицы  $A[N', R]$ , то есть

$$A[k, R] = \sum_{s \in N'} u_{ks} A[s, R]. \quad (9)$$

Далее, согласно (6)

$$\sum_{i=0}^r \alpha_i A[N', i] = \mathbb{O}[N']. \quad (10)$$

На основании (9) и (10) получаем

$$\begin{aligned} \sum_{i=0}^r \alpha_i A[k, i] &= \sum_{i=0}^r \alpha_i \sum_{s \in N'} u_{ks} A[s, i] = \\ &= \sum_{s \in N'} u_{ks} \sum_{i=0}^r \alpha_i A[s, i] = 0. \end{aligned}$$

Теорема доказана.  $\square$

Более общий результат установлен в [1, с. 338–342].

**3°.** Возможен другой, независимый, подход к определению альтернансной формы условия (1). Обозначим через  $G'$  произвольный набор, состоящий из  $n$  линейно независимых векторов пространства  $\mathbb{R}^n$ .

**ТЕОРЕМА 2.** *Для того чтобы выполнялось включение  $\mathbb{O}_n \in C$ , необходимо и достаточно, чтобы нашлись векторы  $V_0, V_1, \dots, V_n$ , такие, что*

$$V_i \in G \quad \text{при} \quad i \in 0 : r; \quad V_i \in G' \quad \text{при} \quad i \in r + 1 : n,$$

*со следующим свойством: определители  $n$ -го порядка  $\Delta_i$  матриц, составленных из столбцов  $V_0, \dots, V_{i-1}, V_{i+1}, \dots, V_n$ , удовлетворяют условиям*

$$\begin{aligned} \Delta_i \neq 0, \quad i \in 0 : r; \quad \text{sign } \Delta_i = -\text{sign } \Delta_{i-1}, \quad i \in 1 : r; \\ \Delta_i = 0, \quad i \in r + 1 : n. \end{aligned}$$

При  $r = 0$  требуется, чтобы  $\Delta_0 \neq 0$  и  $\Delta_i = 0$  при  $i \in 1 : n$ .

Предварительно напомним один известный результат. Пусть  $K$  — выпуклая коническая оболочка векторов  $V_0, V_1, \dots, V_p$  из  $\mathbb{R}^n$ .

**ЛЕММА 2.** *Любой ненулевой элемент  $V \in K$  допускает представление*

$$V = \sum_{i \in I} \lambda_i V_i, \quad (11)$$

*в котором векторы  $V_i$  линейно независимы и коэффициенты  $\lambda_i$  положительны.*

**Доказательство.** Среди возможных представлений вектора  $V$  в виде (11) выберем представление с наименьшим  $|I|$ . В нём все  $\lambda_i$  будут положительными. Проверим линейную независимость векторов  $V_i$ ,  $i \in I$ .

В противном случае система линейных уравнений

$$\sum_{i \in I} \beta_i V_i = \mathbb{O}_n$$

имеет нетривиальное решение; при этом можно считать, что хотя бы одно  $\beta_i$  положительно. Очевидно, что

$$V = \sum_{i \in I} (\lambda_i - \varepsilon \beta_i) V_i. \quad (12)$$

Положим

$$\varepsilon = \min_i \frac{\lambda_i}{\beta_i}, \quad (13)$$

где минимум берется по тем  $i$ , при которых  $\beta_i > 0$ . Коэффициенты  $\lambda'_i = \lambda_i - \varepsilon \beta_i$  будут неотрицательными и по крайней мере один из них обратится в ноль (при  $i$ , на котором в правой части (13) достигается минимум). Так как  $V \neq \mathbb{O}_n$ , то не все  $\lambda'_i$  равны нулю. Отбросив в (12) нулевые коэффициенты, придём к представлению вида (11) с меньшим  $|I|$ . Но это противоречит минимальности  $|I|$ .

Лемма доказана. □

**Доказательство теоремы 2. Необходимость.** Пусть  $\mathbb{O}_n \in C$ . Если  $\mathbb{O}_n \in G$ , то положим  $V_0 = \mathbb{O}$  и к этому вектору добавим все  $n$  линейно независимых векторов из  $G'$ . Получим требуемую систему  $V_0, V_1, \dots, V_n$ . В дальнейшем будем считать, что  $\mathbb{O}_n \notin G$ .

По определению выпуклой оболочки нулевой вектор допускает представление

$$\mathbb{O}_n = \sum_{i=0}^r \alpha_i V_i,$$

в котором все  $V_i$  — ненулевые векторы, принадлежащие  $G$ , а  $\alpha_i$  — положительные коэффициенты, в сумме равные единице. Перепишем эту формулу в виде

$$\sum_{i=1}^r \lambda_i V_i = -V_0, \quad (14)$$

где  $\lambda_i = \alpha_i/\alpha_0 > 0$ . Равенство (14) означает, что вектор  $-V_0$  принадлежит выпуклой конической оболочке векторов  $V_1, \dots, V_r$ . В силу леммы 2 можно считать, что векторы  $V_1, \dots, V_r$  линейно независимы. В качестве  $V_{r+1}, \dots, V_n$  возьмём векторы из множества  $G'$  так, чтобы система  $V_1, \dots, V_n$  была линейно независимой. Получим

$$\sum_{i=1}^n \lambda_i V_i = -V_0, \quad (15)$$

где  $\lambda_i > 0$  при  $i \in 1 : r$  и  $\lambda_i = 0$  при  $i \in r + 1 : n$ .

Рассмотрим (15) как систему линейных уравнений относительно  $\lambda_1, \dots, \lambda_n$ . Определитель этой системы, равный  $\Delta_0$  (см. формулировку теоремы 2), отличен от нуля. По формуле Крамера

$$\lambda_i = \frac{\Delta'_i}{\Delta_0}, \quad i \in 1 : n, \quad (16)$$

где  $\Delta'_i$  при  $i \in 1 : n$  есть определитель матрицы, составленной из столбцов

$$V_1, \dots, V_{i-1}, -V_0, V_{i+1}, \dots, V_n.$$

Очевидно, что  $\Delta'_i = (-1)^i \Delta_i$ , поэтому формулу (16) можно переписать в виде

$$\lambda_i = (-1)^i \frac{\Delta_i}{\Delta_0}, \quad i \in 1 : n. \quad (17)$$

Отсюда и из свойств  $\lambda_i$  следует, что  $\Delta_i = 0$  при  $i \in r + 1 : n$ , в то время как

$$\Delta_i \neq 0 \quad \text{при} \quad i \in 0 : r \quad \text{и} \quad \text{sign } \Delta_i = -\text{sign } \Delta_{i-1} \quad \text{при} \quad i \in 1 : r.$$

На основании (15) и (17) приходим, в частности, к равенству

$$\sum_{i=0}^r (-1)^i \Delta_i V_i = \mathbb{O}_n. \quad (18)$$

**Достаточность.** Рассмотрим систему линейных уравнений (15). Её определитель, равный  $\Delta_0$ , отличен от нуля, поэтому система (15) имеет единственное

решение  $\lambda_1, \dots, \lambda_n$ . Для  $\lambda_i$  справедлива формула (17). Из (15), (17) и свойств определителей  $\Delta_i$  следует равенство (18), которое можно записать в виде

$$\sum_{i=0}^r |\Delta_i| V_i = \mathbb{O}_n.$$

Здесь все  $V_i$  принадлежат  $G$ . Положив  $\alpha_i = |\Delta_i| / \sum_{i=0}^r |\Delta_i|$ , придём к соотношению

$$\sum_{i=0}^r \alpha_i V_i = \mathbb{O}_n.$$

Оно гарантирует, что  $\mathbb{O}_n \in C$ .

Теорема доказана. □

### ЛИТЕРАТУРА

1. Даугавет В. А., Малозёмов В. Н. *Нелинейные задачи аппроксимации* // В сб.: Современное состояние теории исследования операций. Под ред. Н. Н. Моисеева. М.: Наука, 1979. С. 336–363.