

## О СВЯЗИ ВЕРШИН ПОЛИТОПОВ РАЗБИЕНИЙ ЧИСЕЛ С НЕТРИВИАЛЬНЫМИ ФАСЕТАМИ

We establish interrelations between the coefficients of nontrivial facets of integer partition polytopes that contain a given partition. We also show that the operations of merging parts keep the polytope vertices on the same nontrivial facets.

Статья продолжает исследование политопов разбиений чисел, введенных в [1]. Разбиением натурального числа  $n$  называется его представление в виде суммы натуральных чисел

$$n = m_1 + m_2 + \dots + m_k, \quad m_i \in \mathbb{N}, \quad 1 \leq m_i \leq n, \quad i = 1, \dots, k, \quad k \in \mathbb{N},$$

без учета их порядка [2]. Слагаемые  $m_1, m_2, \dots, m_k$  принято называть частями разбиения. При полиэдральном подходе каждому разбиению числа  $n$  сопоставляется неотрицательная целочисленная точка  $x = (x_1, x_2, \dots, x_n) \in \mathbb{R}^n$ , каждая координата  $x_i$  которой равна числу вхождений части  $i$  в разбиение. Для обозначения того, что точка  $x \in \mathbb{R}^n$  является разбиением числа  $n$ , традиционно используется запись  $x \vdash n$ . Политоп  $P_n \subset \mathbb{R}^n$  разбиений числа  $n$  определяется как выпуклая оболочка множества

$$T_n = \left\{ x \in \mathbb{R}^n \mid x_1 + 2x_2 + \dots + nx_n = n, x_i \in \mathbb{N}, i = 1, \dots, n \right\},$$

состоящего из всех точек, соответствующих разбиениям  $n$ :

$$P_n = \text{conv } T_n.$$

Через  $S(x)$  обозначим множество всех различных частей разбиения  $x \vdash n$ :  $S(x) = \{i \in [1, n] \mid x_i > 0\}$ . Множество неотрицательных целых чисел обозначаем  $\mathbb{Z}_+$ , а отрезок целых чисел  $\{1, 2, \dots, m\}$ ,  $m \in \mathbb{N}$ , – через  $[1, m]$ .

В предыдущих работах описаны фасеты (грани максимальной размерности) политопов разбиений чисел [3] и получены результаты о строении их вершин [4]. Показано, что фасеты политопа  $P_n$  подразделяются на два класса – тривиальные и нетривиальные. Тривиальными фасетами являются координатные гиперплоскости  $x_i = 0$ ,  $2 \leq i \leq n$ ; гиперплоскость  $x_1 = 0$  не является фасетой. Неравенство

$$\sum_{i=1}^n p_i x_i \geq p_0 \tag{1}$$

определяет нетривиальную фасету политопа  $P_n$  тогда и только тогда, когда  $p_0 = p_n$ , а вектор коэффициентов  $p = (p_1, p_2, \dots, p_n) \in \mathbb{R}^n$  является допустимым решением системы

$$\begin{aligned} p_i + p_{n-i} &= p_n, \quad 1 \leq i \leq [n/2], \\ p_i + p_j &\geq p_{i+j}, \quad 1 \leq i \leq j < n, \quad i + j \leq n, \end{aligned} \tag{2}$$

обращает в равенства ее  $n - 2$  линейно независимых строк и неколлинеарен вектору  $(1, 2, \dots, n)$ . Неравенства  $p_i + p_j \geq p_{i+j}$  выражают свойство субаддитивности коэффициентов нетривиальных фасет (1).

В работе [5] введены две комбинаторные операции слияния частей разбиений любого числа  $n$ . Первая операция  $C_{u,v}$  определяется следующим образом. Пусть  $x \vdash n$  и  $u, v \in S(x)$ ,  $u \neq v$ , – две различные части разбиения  $x$ . Для определенности будем считать, что  $x_u \leq x_v$ . Результатом применения операции  $C_{u,v}$  к разбиению  $x$  является точка  $y = C_{u,v}(x) \in \mathbb{Z}_+^n$  с координатами  $y_u = 0$ ,  $y_v = x_v - x_u$ ,  $y_{u+v} = x_{u+v} + x_u$  и  $y_j = x_j$  для  $j \in [1, n]$ ,  $j \neq u, v, u+v$ . Вторая операция  $C_u$  определяется сходным образом. Если  $x \vdash n$  и некоторая часть  $u \in S(x)$  входит в  $x$  более одного раза, т. е.  $x_u > 1$ , то результат ее применения к  $x$  есть точка  $y = C_u(x) \in \mathbb{Z}_+^n$  с координатами  $y_u = 0$ ,  $y_{x_u u} = x_{x_u u} + 1$  и  $y_j = x_j$  для  $j \in [1, n]$ ,  $j \neq u, x_u u$ .

Суть обеих операций состоит в том, что некоторые части разбиения  $x$  объединяются в новые, более крупные части. При выполнении операции  $C_{u,v}$  добавляется  $\min(x_u, x_v)$  новых частей  $u+v$ , построенных путем слияния различных частей  $u$  и  $v$  разбиения  $x$ . Во втором случае добавляется одна новая часть  $x_u u$ , полученная слиянием всех имеющихся  $x_u$  экземпляров части  $u$ . Доказано, что применение операций  $C_{u,v}$  и  $C_u$  к вершинам политопа разбиений любого числа  $n$  приводит к вершинам этого же политопа [5].

В данной работе впервые устанавливается связь между разбиениями и теми нетривиальными фасетами (1), которым они принадлежат. Показано, какие – в зависимости от разбиения  $x$  – неравенства системы (2) обращаются в равенства для таких фасет. Второй результат говорит о том, что в случае применения операций слияния частей к вершинам политопов разбиений чисел полученные вершины  $C_{u,v}(x)$  и  $C_u(x)$  остаются на тех же нетривиальных фасетах, что и исходные вершины. Что касается тривиальных фасет, то с ними связь простая: вершина  $x$  политопа  $P_n$  принадлежит всем фасетам  $x_i = 0$ ,  $i \in S(x)$ ,  $i \neq 1$ .

**Теорема 1.** Для любого разбиения  $x \vdash n$  коэффициенты всех содержащих  $x$  нетривиальных фасет политопа  $P_n$  связаны следующими соотношениями:

- 1)  $p_u + p_v = p_{u+v}$  для всех различных частей  $u$  и  $v$  разбиения  $x$ ,
- 2)  $x_u p_u = p_{x_u u}$  для любой части  $u$ , входящей в разбиение  $x$  более одного раза.

**Доказательство.** Докажем соотношение 1). Пусть разбиение  $x$  удовлетворяет указанному условию. Без ограничения общности можно считать, что  $x_u \leq x_v$ . Построим точку  $y = C_{u,v}(x)$ . Легко убедиться в том, что  $y \vdash n$ . Действительно,

$$\begin{aligned} \sum_{i=1}^n y_i i &= \sum_{\substack{j=1, \\ j \neq u, v, u+v}}^n y_j j + (x_v - x_u)v + (x_{u+v} + x_u)(u+v) = \\ &= \sum_{\substack{j=1, \\ j \neq u, v, u+v}}^n x_j j + x_v v - x_u v + x_{u+v}(u+v) + x_u(u+v) = \sum_{i=1}^n x_i i = n. \end{aligned}$$

Пусть нетривиальная фасета (1) политопа  $P_n$  содержит разбиение  $x$ . Ввиду  $y \vdash n$  выполняется неравенство  $\sum_{i=1}^n p_i y_i \geq p_n$ . Используя свойство субаддитивности коэффициентов нетривиальных фасет, получаем противоположное неравенство

$$\begin{aligned} \sum_{i=1}^n p_i y_i &= \sum_{\substack{j=1, \\ j \neq u, v, u+v}}^n p_j y_j + p_v(x_v - x_u) + p_{u+v}(x_{u+v} + x_u) = \\ &= \sum_{\substack{j=1, \\ j \neq u, v, u+v}}^n p_j x_j + (p_{u+v} - p_v)x_u + p_v x_v + p_{u+v} x_{u+v} \leq \\ &\leq \sum_{\substack{j=1, \\ j \neq u, v, u+v}}^n p_j x_j + p_v x_v + p_u x_u = \sum_{i=1}^n p_i x_i = p_n. \end{aligned}$$

Таким образом, имеет место равенство  $\sum_{i=1}^n p_i y_i = p_n$ . Оно возможно только в случае  $p_u + p_v = p_{u+v}$ .

Соотношение 1) доказано.

Докажем соотношение 2). Пусть  $x \vdash n$  удовлетворяет условию  $x_u > 1$  для некоторого  $u \in S(x)$ . Построим точку  $y = C_u(x)$ . Равенство

$$\sum_{i=1}^n y_i i = \sum_{\substack{j=1, \\ j \neq u, x_u u}}^n y_j j + (x_{x_u u} + 1)x_u u = \sum_{\substack{j=1, \\ j \neq u, x_u u}}^n x_j j + x_{x_u u} x_u u + x_u u = \sum_{i=1}^n x_i i = n$$

подтверждает, что  $y \vdash n$ .

Пусть теперь (1) – нетривиальная фасета политопа  $P_n$ , содержащая разбиение  $x$ . Ввиду  $y \vdash n$  выполняется неравенство  $\sum_{i=1}^n p_i y_i \geq p_n$ . Учитывая свойство субаддитивности коэффициентов фасеты (1), получаем

$$\begin{aligned} \sum_{i=1}^n p_i y_i &= \sum_{\substack{j=1, \\ j \neq u, x_u u}}^n p_j y_j + p_{x_u u} (x_{x_u u} + 1) = \sum_{\substack{j=1, \\ j \neq u, x_u u}}^n p_j x_j + p_{x_u u} x_{x_u u} + p_{x_u u} \leq \\ &\leq \sum_{\substack{j=1, \\ j \neq u, x_u u}}^n p_j x_j + p_{x_u u} x_{x_u u} + x_u p_u = \sum_{j=1}^n p_j x_i = p_n. \end{aligned}$$

Следовательно,  $\sum_{i=1}^n p_i y_i = p_n$ , что возможно только в случае  $x_u p_u = p_{x_u u}$ . Теорема доказана.

**Теорема 2.** Применение операций слияния частей  $C_{u,v}$  и  $C_u$  к любой вершине  $x$  политопа разбиений чисел  $P_n$  приводит к таким его вершинам, которые принадлежат всем тем нетривиальным фасетам  $P_n$ , которым принадлежит вершина  $x$ .

**Доказательство.** Теорема содержит два утверждения:

- 1) если вершина  $x$  политопа  $P_n$  принадлежит его нетривиальной фасете (1), а разбиение  $y \vdash n$  таково, что  $y = C_{u,v}(x)$  для некоторых  $u, v \in S(x)$ , то  $y$  является вершиной политопа  $P_n$  и принадлежит фасете (1);
- 2) если вершина  $x$  политопа  $P_n$  принадлежит его нетривиальной фасете (1), а разбиение  $y \vdash n$  таково, что  $y = C_u(x)$  для  $u \in S(x)$  такого, что  $x_u > 1$ , то  $y$  является вершиной политопа  $P_n$  и принадлежит фасете (1).

То, что разбиение  $y$  в любом случае является вершиной политопа  $P_n$ , если  $x$  его вершина, доказано в [5]. В процессе доказательства теоремы 1 показано, что если (1) – нетривиальная фасета политопа  $P_n$ , содержащая  $x$ , то любое разбиение вида  $y = C_{u,v}(x)$  или  $y = C_u(x)$  удовлетворяет равенству  $\sum_{i=1}^n p_i y_i = p_n$ . Следовательно, в любом случае вершина  $y$  принадлежит фасете (1). Теорема доказана.

**Замечание 1.** Теорема 2 утверждает, что отношение принадлежности вершин политопа  $P_n$  его нетривиальным фасетам является инвариантным (в одну сторону) относительно применения к вершинам операций слияния частей. Однако она вполне допускает, чтобы вершины  $C_{u,v}(x)$  или  $C_u(x)$  принадлежали и таким нетривиальным фасетам  $P_n$ , которым  $x$  не принадлежит.

Проиллюстрируем утверждение теоремы 2 на примере политопа разбиений  $P_7$ . Он имеет четыре нетривиальные фасеты:

$$\begin{aligned} x_1 + x_3 + x_5 + x_7 &= 1, \\ x_1 + 2x_2 + 3x_3 + x_5 + 2x_6 + 3x_7 &= 3, \\ 2x_1 + 4x_2 + x_3 + 3x_4 + 2x_6 + 4x_7 &= 4, \\ 2x_1 + x_2 + 2x_4 + x_5 + 2x_7 &= 2. \end{aligned}$$

Мы опускаем обоснование того, что это исчерпывающий перечень нетривиальных фасет  $P_7$ . Векторы коэффициентов этих фасет являются решениями системы (2) – каждый из них обращает в равенства три уравнения:  $p_1 + p_6 = p_7$ ,  $p_2 + p_5 = p_7$  и  $p_3 + p_4 = p_7$ , а также по крайней мере по два уравнения:  $p_1 + p_2 = p_3$  и  $p_1 + p_4 = p_5$  для первой фасеты,  $2p_1 = p_2$  и  $p_1 + p_4 = p_5$  для второй,  $2p_1 = p_2$  и  $p_1 + p_3 = p_4$  для третьей и  $p_1 + p_3 = p_4$  и  $2p_2 = p_4$  для четвертой. Несложно проверить, что пять уравнений, составляющих каждый из приведенных наборов, линейно независимы и, значит, согласно [3], определяют нетривиальные фасеты  $P_7$ . Применение операции  $C_{u,v}$  при  $u=1$  и  $v=2$  к вершине  $(1, 3, 0, 0, 0, 0, 0)$ , лежащей на первой фасете, дает вершину  $(0, 2, 1, 0, 0, 0, 0)$ , принадлежащую первой

и четвертой (новой относительно исходной вершины) фасетам. Последующее применение операции  $C_{3,2}$  к полученной вершине дает вершину  $(0, 1, 0, 0, 1, 0, 0)$ , которая принадлежит уже всем четырем фасетам. В результате применения операции  $C_2$  к вершине  $(1, 3, 0, 0, 0, 0, 0)$  получаем вершину  $(1, 0, 0, 0, 0, 1, 0)$ . Она также принадлежит всем четырем нетривиальным фасетам. Если же мы применим операцию  $C_1$  к вершине  $(3, 0, 0, 1, 0, 0, 0)$ , которая принадлежит второй нетривиальной фасете, то получим вершину  $(0, 0, 1, 1, 0, 0, 0)$ , которая снова принадлежит всем четырем нетривиальным фасетам.

*Замечание 2.* В [4] доказано, что если разбиение  $x$  – вершина политопа разбиений чисел, то суммы всех наборов частей  $x$  различны. Тогда из результатов данной работы следует, что каждая вершина  $x$  определяет порядка  $O(|S(x)|^2)$  соотношений между коэффициентами содержащих ее нетривиальных фасет и столько же вершин, принадлежащих тем нетривиальным фасетам, которым принадлежит  $x$ . Поскольку  $|S(x)| \leq \log(n+1)$  (см. [4]), то это число имеет порядок  $O(\log^2 n)$ .

1. Шлык В. А. // Весці АН Беларусі. Сер. фіз.-мат. навук. 1996. № 3. С. 89.
2. Эндрюс Г. Теория разбиений. М., 1982.
3. Shlyk V. A. // Europ. J. Combinatorics. 2005. Vol. 26. № 8. P. 1139. doi:10.1016/j.ejc.2004.08.004.
4. Шлык В. А. // Вестн. БГУ. Сер. 1. 2009. № 2. С. 109.
5. Шлык В. А. // Докл. НАН Беларуси. 2009. № 6. С. 27.

Поступила в редакцию 18.10.09.

**Владимир Александрович Шлык** – кандидат физико-математических наук, докторант Института математики НАН Беларуси.