

k -смежностные грани булева квадратичного многогранника*

А. Н. МАКСИМЕНКО

Ярославский государственный университет
им. П. Г. Демидова
e-mail: maximenko.a.n@gmail.com

УДК 519.854.33+514.172.45

Ключевые слова: булевы квадратичные многогранники, корреляционные многогранники, разрезные многогранники, k -смежностные многогранники, грани.

Аннотация

Булев квадратичный многогранник (или корреляционный многогранник) определяется как выпуклая оболочка

$$\text{BQP}(n) = \text{conv}\{x = (x_{ij}) \in \{0, 1\}^{n(n+1)/2} \mid x_{ij} = x_{ii}x_{jj}, 1 \leq i \leq j \leq n\}.$$

Число 2^n его вершин суперполиномиально по размерности $d = n(n+1)/2$. В 1992 г. М. Деца, М. Лоран и С. Поляк доказали, что $\text{BQP}(n)$ 3-смежностный, т. е. любые три его вершины образуют грань этого многогранника. По аналогии с булевыми квадратичными многогранниками в статье рассматриваются булевы многогранники $\text{BQP}(n, p)$ степени p . Для $p = 2$ $\text{BQP}(n, p)$ совпадает с $\text{BQP}(n)$. Для $p = 1$ $\text{BQP}(n, p)$ — n -мерный 0/1-куб. Показано, что $\text{BQP}(n, p)$ s -смежностный при $s \leq p + \lfloor p/2 \rfloor$. Для $m \in \mathbb{N}$ и $k \geq 2m$ доказано, что многогранник $\text{BQP}(k, 2m)$ линейно изоморфен некоторой грани многогранника $\text{BQP}(n)$ при $n = \Theta\left(\binom{k}{m}\right)$. Следовательно, для любого фиксированного $s \leq 3\lfloor \log_2 n/2 \rfloor$ $\text{BQP}(n)$ имеет s -смежностную грань с суперполиномиальным числом $2^{\Theta(n^{1/\lceil s/3 \rceil})}$ вершин.

Abstract

A. N. Maksimenko, k -neighborly faces of the Boolean quadric polytopes, Fundamentalnaya i prikladnaya matematika, vol. 18 (2013), no. 2, pp. 95–103.

The Boolean quadric polytope (or correlation polytope) is the convex hull

$$\text{BQP}(n) = \text{conv}\{x = (x_{ij}) \in \{0, 1\}^{n(n+1)/2} \mid x_{ij} = x_{ii}x_{jj}, 1 \leq i \leq j \leq n\}.$$

The number of its vertices is 2^n , i.e., superpolynomial in the dimension $d = n(n+1)/2$. In 1992 M. Deza, M. Laurent, and S. Poljak proved that $\text{BQP}(n)$ is 3-neighborly, i.e., every three vertices of $\text{BQP}(n)$ form a face of this polytope. By analogy with the Boolean quadric polytopes, we consider Boolean p -power polytopes $\text{BQP}(n, p)$. For $p = 2$, $\text{BQP}(n, p) = \text{BQP}(n)$. For $p = 1$, $\text{BQP}(n, p)$ is n -dimensional 0/1-cube. It is shown that $\text{BQP}(n, p)$ is s -neighborly for $s \leq p + \lfloor p/2 \rfloor$. For $k \geq 2m$, $m \in \mathbb{N}$, we prove that the polytope $\text{BQP}(k, 2m)$ is linearly isomorphic to a face of $\text{BQP}(n)$ for some $n = \Theta\left(\binom{k}{m}\right)$. Hence, for every fixed $s \leq 3\lfloor \log_2 n/2 \rfloor$, $\text{BQP}(n)$ has s -neighborly face with superpolynomial number $2^{\Theta(n^{1/\lceil s/3 \rceil})}$ of vertices.

*Работа выполнена при финансовой поддержке гранта Правительства РФ, договор № 11.G34.31.0053.

1. Введение

Булевы квадратичные многогранники (или *корреляционные многогранники*) $VQP(n)$, $n \in \mathbb{N}$, — одни из наиболее известных 0/1-многогранников, ассоциированных с задачами комбинаторной оптимизации:

$$VQP(n) = \text{conv}\{x = (x_{ij}) \in \{0, 1\}^{n(n+1)/2} \mid x_{ij} = x_{ii}x_{jj}, 1 \leq i \leq j \leq n\}. \quad (1)$$

За последние 30 лет появилось значительное число работ, посвящённых изучению свойств этих многогранников (см., например, [8]). Перечислим лишь некоторые, наиболее интересные в контексте настоящей работы, свойства.

1. $VQP(n)$ линейно изоморфен разрезному многограннику $CUT(n+1)$ [14], $n \geq 2$.
2. Эти 0/1-многогранники имеют суперэкспоненциальное (относительно n) число фасет, а для $n \geq 10$ их полное линейное описание неизвестно [7, 15].
3. Сложность расширенного описания многогранника $VQP(n)$ суперполиномиальна по n [10].
4. В [3] показано, что $VQP(n)$ является гранью многогранника коммивояжёра $TSP(m)$, где $m = n(15n - 13)/2$ — число городов. Также булевы квадратичные многогранники являются гранями многих других многогранников, ассоциированных с NP-трудными задачами [4, 5].

1.1. k -смежностные 0/1-многогранники

Многогранник P называется k -смежностным, если каждое подмножество из не более чем k вершин образует множество вершин некоторой грани многогранника P . В частности, все многогранники являются 1-смежностными. k -смежностный многогранник является одновременно $(k-1)$ -смежностным для $k > 1$.

Теорема 1 [9]. $VQP(n)$ 3-смежностный (но не 4-смежностный).

Многие 0/1-многогранники задач комбинаторной оптимизации оказываются по меньшей мере 2-смежностными [12, с. 366]. Например, Ш. Онн установил следующий факт для многогранников Юнга.

Теорема 2 [13]. Пусть $n = \lambda_1 + \dots + \lambda_k$, где $n, \lambda_1, \dots, \lambda_k \in \mathbb{N}$, $k \geq 2$ и $\lambda_1 \geq \dots \geq \lambda_k \geq k^2$. Тогда многогранник Юнга $P(\lambda_1, \dots, \lambda_k)$ является $\lfloor k^2/2 \rfloor$ -смежностным.

Известно [1, 13], что многогранники некоторых задач комбинаторной оптимизации (например, задач о коммивояжёре, независимом множестве, паросочетании максимального веса, изоморфизме графов) являются образами многогранников Юнга при линейном отображении.

Вообще говоря, для достаточно больших значений размерности k -смежностные многогранники встречаются чаще, чем какие-либо другие. Это подтверждается следующими фактами.

Пусть случайные векторы $x_1, x_2, \dots, x_n \in \{0, 1\}^d$ распределены независимо и равномерно. Если повторения допустимы, то многогранник $P_{d,n}$ определяется так: $P_{d,n} = \text{conv}\{x_1, x_2, \dots, x_n\}$ [11]. Для случая, когда повторения невозможны, положим $Q_{d,n} = \text{conv}\{x_1, x_2, \dots, x_n\}$.

Теорема 3 [2]. Если $n = O(2^{d/6})$, то вероятность $\text{Pr}(Q_{d,n}$ 2-смежный) стремится к 1 при $d \rightarrow \infty$.

Теорема 4 [11]. Для каждого $k \geq 2$ существуют константа $c > 0$ и $\varepsilon > 0$, такие что

$$\text{Pr}(Q_{d,n} \text{ } k\text{-смежный}) \geq 1 - 2^{-cd}$$

справедливо для $n \leq 2^{\varepsilon d}$.

Ниже для каждого $k \in \mathbb{N}$ будут построены специальные k -смежные 0/1-многогранники. Число $2^{\Theta(d^{1/(2^{\lceil k/3 \rceil})})}$ их вершин суперполиномиально по размерности d многогранника. Будет показано, что они линейно изоморфны граням многогранника $\text{VQR}(n)$ при $n = \Theta(\sqrt{d})$.

2. Булевы многогранники степени p

Увеличивая степень полинома

$$\sum_{1 \leq i \leq j \leq n} a_{ij} x_i x_j$$

и действуя так же, как в (1), определим *булевы многогранники степени p* для $p \in \mathbb{N}$ и $n \geq p$:

$$\text{VQR}(n, p) = \text{conv} \left\{ x = (x_{i_1 i_2 \dots i_p}) \in \{0, 1\}^{\binom{n+p-1}{p}} \mid x_{i_1 i_2 \dots i_p} = x_{i_1} x_{i_2} \dots x_{i_p} \right\}, \quad (2)$$

где

$$1 \leq i_1 \leq i_2 \leq \dots \leq i_p \leq n, \quad x_j \stackrel{\text{def}}{=} x_{j \dots j}, \quad 1 \leq j \leq n.$$

Этот многогранник имеет 2^n вершин, и каждая вершина однозначно определяется значениями $x_i \in \{0, 1\}$, $1 \leq i \leq n$. Так, $\text{VQR}(n, 1)$ — это n -мерный 0/1-куб, $\text{VQR}(n, 2)$ — булев квадратичный многогранник $\text{VQR}(n)$. Заметим, что $\text{VQR}(p, p)$ является симплексом на 2^p вершинах.

Лемма 5. Многогранник $\text{VQR}(n, p)$ является s -смежным при

$$s \leq p + \left\lfloor \frac{p}{2} \right\rfloor.$$

Доказательство. Заметим, что $\text{VQR}(n, 1)$ 1-смежный, а $\text{VQR}(n, 2)$ 3-смежный [9]. Следовательно, для каждого трёх различных вершин

$$x^1, x^2, x^3 \in \{x = (x_{ij}) \in \{0, 1\}^{n(n+1)/2} \mid x_{ij} = x_{ii} x_{jj}, \quad 1 \leq i \leq j \leq n\}$$

многогранника $\text{VQR}(n, 2)$ существует линейная функция

$$f_{x^1 x^2 x^3}(x) = b + \sum_{1 \leq i \leq j \leq n} a_{ij} x_{ij}, \quad b, a_{ij} \in \mathbb{R},$$

такая что

$$f_{x^1 x^2 x^3}(x^1) = f_{x^1 x^2 x^3}(x^2) = f_{x^1 x^2 x^3}(x^3) = 0$$

и $f_{x^1 x^2 x^3}(x) > 0$ для любой другой вершины x этого многогранника.

Прделаем то же самое для $\text{VQR}(n, 4)$. Для любой шестёрки различных вершин $x^1, x^2, x^3, x^4, x^5, x^6$ можно построить две функции:

$$\begin{aligned} f_{x^1 x^2 x^3}(x) &= b + \sum_{1 \leq i \leq j \leq n} a_{ij} x_{ij} = b + \sum_{1 \leq i \leq j \leq n} a_{ij} x_i x_j, \\ f_{x^4 x^5 x^6}(x) &= d + \sum_{1 \leq i \leq j \leq n} c_{ij} x_{ij} = d + \sum_{1 \leq i \leq j \leq n} c_{ij} x_i x_j. \end{aligned}$$

Ясно, что

$$F(x) = f_{x^1 x^2 x^3}(x) \cdot f_{x^4 x^5 x^6}(x)$$

равна 0 при x^m , $m = 1, \dots, 6$, и $F(x) > 0$ для любой другой вершины x многогранника $\text{VQR}(n, 4)$. С другой стороны, функция $F(x)$ — полином 4-й степени от x_i :

$$F(x) = g + \sum_{1 \leq i \leq j \leq k \leq l \leq n} e_{ijkl} x_i x_j x_k x_l = g + \sum_{1 \leq i \leq j \leq k \leq l \leq n} e_{ijkl} x_{ijkl},$$

но линейна относительно x_{ijkl} . Таким образом, $F(x)$ определяет опорную гиперплоскость для $\text{VQR}(n, 4)$, и $\text{VQR}(n, 4)$ является 6-смежностным.

Действуя тем же способом, нетрудно заметить, что $\text{VQR}(n, p)$ является $(3p/2)$ -смежностным для чётных p .

Для нечётных p достаточно заметить, что для каждой вершины x^0 куба $\text{VQR}(n, 1)$ найдётся линейная функция

$$f_{x^0}(x) = b(x^0) + \sum_{1 \leq i \leq j \leq n} a_i(x^0) x_i, \quad b(x^0), a_i(x^0) \in \mathbb{R},$$

такая что $f_{x^0}(x^0) = 0$ и $f_{x^0}(x) > 0$ для любой другой вершины x куба $\text{VQR}(n, 1)$. \square

Замечание 6. Очевидно, что $\text{VQR}(n, p)$ является гранью многогранника $\text{VQR}(n+1, p)$ с опорной гиперплоскостью $x_{n+1} = 0$. Следовательно, $\text{VQR}(n, p)$ — грань многогранника $\text{VQR}(k, p)$ для всех $k > n$.

Лемма 7. $\text{VQR}(n, p)$ не является 2^p -смежностным для $n > p$.

Доказательство. Из замечания 6 следует, что достаточно доказать утверждение леммы для $n = p + 1$.

Покажем, что $\text{VQR}(p+1, p)$ не 2^p -смежностный.

Как и в (2), положим

$$x_i \stackrel{\text{def}}{=} x_{i\dots i}, \quad 1 \leq i \leq p+1.$$

Пусть

$$S(x) = \sum_{i=1}^{p+1} x_i$$

есть сумма «основных» координат вектора $x \in \text{BQP}(p+1, p)$. Множество X всех вершин многогранника $\text{BQP}(p+1, p)$ разобьём на $p+2$ подмножеств:

$$X(k) = \{x \in X \mid S(x) = k\}, \quad k = 0, 1, \dots, p+1.$$

Пусть

$$Y = \bigcup_{k \text{ чётно}} X(k), \quad Z = X \setminus Y.$$

Очевидно,

$$|X(k)| = \binom{p+1}{k}, \quad |Y| = |Z| = \frac{|X|}{2} = 2^p.$$

Покажем, что

$$\sum_{x \in Y} x = \sum_{x \in Z} x. \quad (3)$$

Если это верно, то Y и Z не образуют грани многогранника $\text{BQP}(p+1, p)$.

Проверим равенство (3) покоординатно. Пусть $\bar{r} = 2\lfloor(p+1)/2\rfloor$ и $\bar{s} = 2\lceil(p+1)/2\rceil - 1$. Для $i = 1, 2, \dots, p+1$ имеем

$$\begin{aligned} \sum_{x \in Y} x_i &= \sum_{x \in X(0)} x_i + \sum_{x \in X(2)} x_i + \sum_{x \in X(4)} x_i + \dots + \sum_{x \in X(\bar{r})} x_i = \\ &= 0 + \binom{p}{1} + \binom{p}{3} + \dots + \binom{p}{\bar{r}-1} \end{aligned} \quad (4)$$

и

$$\begin{aligned} \sum_{x \in Z} x_i &= \sum_{x \in X(1)} x_i + \sum_{x \in X(3)} x_i + \dots + \sum_{x \in X(\bar{s})} x_i = \\ &= \binom{p}{0} + \binom{p}{2} + \dots + \binom{p}{\bar{s}-1}. \end{aligned} \quad (5)$$

Из бинома Ньютона

$$\sum_{k=0}^p (-1)^k \binom{p}{k} = 0$$

следует, что (4) и (5) равны.

Продолжая тем же способом, рассмотрим координату

$$\begin{aligned} x_{i_1 i_2 \dots i_m} &\stackrel{\text{def}}{=} \underbrace{x_{i_1 i_2 \dots i_m \dots i_m}}_p = \underbrace{x_{i_1 i_2 \dots i_{m-1} i_{m-1} i_m \dots i_m}}_p = \dots = \\ &= \underbrace{x_{i_1 \dots i_1 i_2 i_2 i_3 \dots i_m}}_p = \underbrace{x_{i_1 \dots i_1 i_2 i_3 \dots i_m}}_p \end{aligned}$$

с m различными индексами $1 \leq i_1 < i_2 < \dots < i_m \leq p+1$, $1 \leq m \leq p$. Как и выше,

$$\sum_{x \in Y} x_{i_1 i_2 \dots i_m} - \sum_{x \in Z} x_{i_1 i_2 \dots i_m} = (-1)^m \sum_{k=0}^{p+1-m} (-1)^k \binom{p+1-m}{k} = 0. \quad \square$$

Объединяя леммы 5 и 7, получаем следующее утверждение.

Теорема 8. Пусть s — наибольшее целое, для которого многогранник $\text{VQP}(n, p)$ является s -смежностным. Тогда

$$p + \lfloor p/2 \rfloor \leq s < 2^p.$$

Сформулируем несколько очевидных замечаний.

1. Куб $\text{VQP}(k, 1)$, $k \geq 2$, не является 2-смежностным. Следовательно, для $k \geq 2$ $\text{VQP}(k, 1)$ не может быть гранью многогранника $\text{VQP}(n, p)$ при $n \geq p \geq 2$.
2. $\text{VQP}(k, 1)$ не имеет 2-смежностных граней, за исключением 1-граней (рёбер). Следовательно, для $n \geq p \geq 2$ $\text{VQP}(n, p)$ не может быть гранью куба $\text{VQP}(k, 1)$.
3. Булев квадратичный многогранник $\text{VQP}(k, 2)$ не является 4-смежностным. Это означает, что $\text{VQP}(k, 2)$ не может быть гранью многогранника $\text{VQP}(n, p)$ для $n \geq p \geq 3$.

Покажем теперь, что для чётных $p \geq 4$, $\text{VQP}(k, p)$ является гранью многогранника $\text{VQP}(n, 2)$ при некотором $n = \Theta(k^{p/2})$.

Для чисел $k, m \in \mathbb{N}$, $k \geq 2m$, определим $H(k, m)$ следующим образом:

$$H(k, m) = \binom{k}{m} + \binom{k}{\lceil m/2 \rceil} + \binom{k}{\lceil \lceil m/2 \rceil / 2 \rceil} + \dots + \binom{k}{1}.$$

Заметим, что

$$H(k, m) \geq \binom{k}{m}$$

и при постоянном m

$$H(k, m) \sim \binom{k}{m} \text{ при } k \rightarrow \infty.$$

Однако для малых значений k $H(k, m)$ может существенно отличаться от $\binom{k}{m}$. Вычисления показывают, что максимум для $H(k, m) / \binom{k}{m}$ равен $41/20$ и достигается при $k = 2m = 6$.

Теорема 9. Для $m \in \mathbb{N}$ и $k \geq 2m$ многогранник $\text{VQP}(k, 2m)$ линейно изоморфен некоторой грани булева квадратичного многогранника $\text{VQP}(n)$, где $n \geq H(k, m)$.

Доказательство. Покажем, что булев многогранник степени 4

$$\text{VQP}(k, 4) = \text{conv} \left\{ y = (y_{ijst}) \in \{0, 1\}^{\binom{k+3}{4}} \mid y_{ijst} = y_i y_j y_s y_t \right\},$$

$$\text{где } 1 \leq i \leq j \leq s \leq t \leq k, \quad y_r \stackrel{\text{def}}{=} y_{rrrr}, \quad 1 \leq r \leq k, \quad (6)$$

линейно изоморфен грани булева квадратичного многогранника $\text{VQP}(n)$ при

$$n = \binom{k}{2} + \binom{k}{1}.$$

Во-первых, заметим, что из (6) следует, что

$$\begin{aligned} y_{ijjj} &= y_{iijj} = y_{iiij}, & 1 \leq i < j \leq k, \\ y_{ijss} &= y_{ijjs} = y_{iijj}, & 1 \leq i < j < s \leq k. \end{aligned}$$

Для x_{ii} , $i > k$, в определении (1) будем пользоваться обозначением

$$x'_{st} \stackrel{\text{def}}{=} x_{ii}, \quad \text{где } i = g(s, t) = \frac{(2k-1-s)s}{2} + t, \quad 1 \leq s < t \leq k.$$

В таком случае имеется взаимно-однозначное соответствие между x_{ii} , $i > k$, и x'_{st} , $1 \leq s < t \leq k$. Кроме того, пусть

$$x'_{ist} \stackrel{\text{def}}{=} x_{ij}, \quad \text{где } 1 \leq i \leq k, \quad j = g(s, t) > k, \quad 1 \leq s < t \leq k,$$

и

$$x'_{qrst} \stackrel{\text{def}}{=} x_{ij}, \quad \text{где } j = g(s, t) > i = g(q, r) > k, \quad 1 \leq q < r \leq k, \quad 1 \leq s < t \leq k.$$

Остаётся показать, что для каждого i и j , $1 \leq i < j \leq k$, равенства

$$x_{ij} = x'_{ij} = x'_{iij} = x'_{jij} \tag{7}$$

определяют грань многогранника $\text{BQP}(n)$.

Известно [8], что все вершины $\text{BQP}(n)$ удовлетворяют неравенствам

$$x_{ij} \leq x_{ii}, \quad x_{ij} \leq x_{jj}, \tag{8}$$

$$x'_{iij} \leq x_{ii}, \quad x'_{jij} \leq x_{jj}, \tag{9}$$

$$x'_{iij} \leq x'_{ij}, \quad x'_{jij} \leq x'_{ij}, \tag{10}$$

где $1 \leq i < j \leq k$. Каждое неравенство определяет грань многогранника $\text{BQP}(n)$. Например, из (10) следует, что

$$F'_{ij} = \text{BQP}(n) \cap \{x \in \mathbb{R}^{n(n+1)/2} \mid x'_{iij} = x'_{ij}, \quad x'_{jij} = x'_{ij}\}$$

является гранью многогранника $\text{BQP}(n)$. Из (9) выводим, что

$$x'_{ij} \leq x_{ii}, \quad x'_{ij} \leq x_{jj} \quad \text{для всех } x \in F'_{ij}.$$

Нетрудно убедиться, что

$$x'_{ij} \leq x_{ij} \quad \text{для всех } x \in F'_{ij}.$$

Следовательно,

$$F_{ij} = F'_{ij} \cap \{x \in \mathbb{R}^{n(n+1)/2} \mid x'_{ij} = x_{ij}\}$$

является гранью F'_{ij} и гранью $\text{BQP}(n)$. Более того, (7) выполнено для всех $x \in F_{ij}$.

Таким образом,

$$F = \bigcap_{1 \leq i < j \leq k} F_{ij}$$

является гранью $VQP(n)$, и F линейно изоморфна многограннику $VQP(k, 4)$. В частности,

$$\begin{aligned} y_{iiii} &= x_{ii}, & 1 \leq i \leq k, \\ y_{ijjj} &= x'_{ij}, & 1 \leq i < j \leq k, \\ y_{ijss} &= x'_{ijjs}, & 1 \leq i < j < s \leq k, \\ y_{ijst} &= x'_{ijst}, & 1 \leq i < j < s < t \leq k. \end{aligned}$$

Действуя тем же способом, нетрудно проверить, что $VQP(k, 2m)$ линейно изоморфен некоторой грани $VQP(n)$ для $n = H(k, m)$, $k \geq 2m$, $m \in \mathbb{N}$. \square

Объединяя это утверждение с теоремой 8, получаем следствие.

Следствие 10. Для каждого

$$k \leq 3 \left\lfloor \frac{\log_2 n}{2} \right\rfloor$$

булев квадратичный многогранник $VQP(n)$ имеет k -смежностную грань с суперполиномиальным числом $2^{\Theta(n^{1/\lceil k/3 \rceil})}$ вершин.

3. Заключительные замечания

Увеличивая степень полинома в задаче булева квадратичного программирования, мы рассмотрели булевы многогранники $VQP(n, p)$ степени p . Мы показали, что $VQP(n, p)$ k -смежностный при $k \leq p + \lfloor p/2 \rfloor$ и не является k -смежностным для $k \geq 2^p$, $n > p$. Точное значение степени смежностности $VQP(n, p)$ пока неизвестно, но похоже, что оно равно $2^p - 1$. По крайней мере, это справедливо для $p = 1$ и $p = 2$.

Мы доказали, что $VQP(k, 2m)$ линейно изоморфен грани $VQP(n)$ для $n \geq H(k, m)$. Следовательно, для фиксированного $k \leq 3 \lfloor \log_2 n/2 \rfloor$ многогранник $VQP(n)$ обладает k -смежностной гранью с суперполиномиальным (по n) числом вершин. Известно, что $VQP(n)$ аффинно сводится [3–5] ко многим другим семействам многогранников NP-трудных задач. Таким образом, для произвольной постоянной $k \in \mathbb{N}$ каждое из этих семейств содержит многогранник с k -смежностной гранью, и эта грань обладает суперполиномиальным (по размерности многогранника) числом вершин. Здесь хотелось бы обратить внимание на следующий факт. Л. Дж. Бильера и А. Сарангараджан [6] доказали, что каждый d -мерный 0/1-многогранник является гранью многогранника коммивояжёра TSP(m), но m при этом растёт экспоненциально относительно d , т. е. результат Бильеры—Сарангараджана не может быть использован для поиска граней TSP(m) с суперполиномиальным (по m) числом вершин.

Интригующим является следующий вопрос. Верно ли, что найденное свойство определяет суперполиномиальную сложность расширенного описания булева квадратичного многогранника?

Литература

- [1] Барвинок А. И., Вершик А. М. Выпуклые оболочки орбит представлений конечных групп и комбинаторная оптимизация // Функциональный анализ и его прил. — 1988. — Т. 22, № 3. — С. 66—67.
- [2] Бондаренко В. А., Бродский А. Г. О случайных 2-смежных 0/1-многогранниках // Дискрет. мат. — 2008. — Т. 20, № 1. — С. 64—69.
- [3] Максименко А. Н. Многогранники задачи о выполнимости являются гранями многогранника задачи коммивояжера // Дискрет. анализ и исслед. опер. — 2011. — Т. 18, № 3. — С. 76—83.
- [4] Максименко А. Н. Об универсальных свойствах многогранника разрезов // Проблемы теоретической кибернетики. Матер. XVI междунар. конф. — Изд-во Нижегородского гос. ун-та, 2011. — С. 294—296.
- [5] Максименко А. Н. Об аффинной сводимости комбинаторных многогранников // Докл. РАН. — 2012. — Т. 443, № 6. — С. 661—663.
- [6] Billera L. J., Sarangarajan A. All 0-1 polytopes are traveling salesman polytopes // Combinatorica. — 1996. — Vol. 16, no. 2. — P. 175—188.
- [7] Christof T., Reinelt G. Decomposition and parallelization techniques for enumerating the facets of combinatorial polytopes // Int. J. Comput. Geom. Appl. — 2001. — Vol. 11, no. 4. — P. 423—437.
- [8] Deza M. M., Laurent M. Geometry of Cuts and Metrics. — Berlin: Springer, 1997.
- [9] Deza M. M., Laurent M., Poljak S. The cut cone III: On the role of triangle facets // Graphs Combin. — 1992. — Vol. 8, no. 2. — P. 125—142.
- [10] Fiorini S., Massar S., Pokutta S., Tiwary H. R., de Wolf R. Linear vs. semidefinite extended formulations: exponential separation and strong lower bounds. — 2011. — arXiv:1111.0837.
- [11] Gillmann R. 0/1-Polytopes: Typical and Extremal Properties: PhD Thesis. — TU Berlin, 2006.
- [12] Henk M., Richter-Gebert J., Ziegler G. M. Basic properties of convex polytopes // Handbook of Discrete and Computational Geometry / J. E. Goodman, J. O'Rourke, eds. — Chapman and Hall/CRC, 2004. — P. 355—382.
- [13] Onn S. Geometry, complexity, and combinatorics of permutation polytopes // J. Combin. Theory Ser. A. — 1993. — Vol. 64. — P. 31—49.
- [14] De Simone C. The cut polytope and the Boolean quadric polytope // Discrete Math. — 1990. — Vol. 79. — P. 71—75.
- [15] <http://www.iwr.uni-heidelberg.de/groups/comopt/software/SMAPO/>.

