

УДК 519.1 + 519.8

ПОСТРОЕНИЕ РЕЛАКСАЦИИ ПОЛИТОПА
СИММЕТРИЧЕСКОЙ ЗАДАЧИ О КОММИВОЯЖЕРЕ
НА ОСНОВЕ СИЛЬНО РАЗРЕШИМОГО СЛУЧАЯ
КАЛЬМАНСОНА^{*)}

В. М. Демиденко

На основе условий Кальмансона, гарантирующих достижение минимума функционала симметрической задачи о коммивояжере на цикле заданного вида, построена релаксация ее политопа в аффинном матричном пространстве минимальной размерности, содержащем этот политоп.

Одно из наиболее интересных и важных с теоретической и практической точек зрения направлений в исследовании NP-трудной задачи о коммивояжере связано с изучением ее политопа. Это направление, относящееся к полиэдральной комбинаторике, широко представлено в монографиях [21, 25] и включает исследование отношения смежности, определенного на множестве минимальных граней (вершин) этого политопа, описание его граней максимальной размерности (фасет), построение различных его релаксаций на основе комбинаторных свойств допустимых решений (гамильтоновых циклов) и их различные алгоритмические применения. Конечной целью исследований рассматриваемого политопа в указанных направлениях является его полиэдральное описание в виде системы линейных уравнений и неравенств, т. е. линеаризация задачи коммивояжера. Получение такого описания позволило бы в полном объеме использовать достаточно хорошо развитый аппарат линейного программирования для разработки эффективных методов решения данной задачи. Однако трудности принципиального характера, возникающие на пути линеаризации задачи о коммивояжере, например, NP-полнота распознавания смежности вершин ее политопа [26] и проверки свойств, определяющих отдельные классы его фасет [19], а также сравнительно малое

^{*)}Работа профинансирована Институтом математики НАН Беларуси в рамках Государственной программы фундаментальных исследований „Алгоритм“, при частичной поддержке INTAS (проект 00-217).

число комбинаторных свойств гамильтоновых циклов приводят к необходимости расширения базовой основы для построения новых релаксаций задачи и выделения новых классов фасет ее политопа. До настоящего времени, в основном, использовались лишь отдельные свойства гамильтоновых циклов, которые позволили установить, что политопы задач о минимальном 1-дереве [22, 23] и совершенном 2-сочетании [17], задачи о назначениях [18], а также политопы, порождаемые ограничениями устранения подциклов [12] и неравенствами, соответствующими деревьям клик [20], являются приемлемыми с вычислительной точки зрения релаксациями политопа рассматриваемой задачи.

В работах [1, 4, 15] отмечалось, что для построения релаксаций задачи о коммивояжере можно использовать ее специальные случаи, для которых гарантировано достижение оптимума на заранее заданном цикле, так называемые сильно разрешимые случаи [9, 11]. Эти случаи, как правило, определяются избыточными однородными системами линейных неравенств, которые в матричном пространстве задают конусы специального вида, связанные с вершинами политопа задачи о коммивояжере. Описание в явном виде множеств образующих таких конусов позволяет строить различные релаксации исходной задачи. В данной статье на основе сильно разрешимого случая симметрической задачи о коммивояжере, определяемого матрицами Кальмансона [2, 13, 24], построена релаксация ее политопа в минимальном аффинном пространстве, содержащем этот политоп. При построении релаксационного политопа использовалось множество образующих конуса матриц Кальмансона, описание которого в явном виде приведено в [4]. Отметим, что аддитивная характеристика матриц Кальмансона приведена в [16], а обобщение условий Кальмансона на случай несимметрической задачи о коммивояжере приведено в [1, 10].

1. Предварительные сведения, основные понятия и обозначения

Пусть \mathbb{R} — поле вещественных чисел, $\mathbb{R}^{n \times n}$ — пространство вещественных квадратных матриц порядка n , S_n — симметрическая группа подстановок, действующая на множестве $\mathbb{N}_n = \{1, 2, \dots, n\}$, T_n — множество всех циклов длины n из S_n . Произвольная подстановка σ из S_n трактуется как взаимно однозначное (биективное) отображение множества \mathbb{N}_n в себя, переводящее i из \mathbb{N}_n в $\sigma(i)$. Для обозначения произвольного цикла из T_n в дальнейшем используется запись $\tau = (i_1, i_2, \dots, i_\ell, i_{\ell+1}, \dots, i_n)$, в которой $i_{\ell+1} = \tau(i_\ell)$, $\tau(i_n) = i_1$. С помощью введенных обозначений известная задача о коммивояжере (ЗК) в терминах подстано-

вок формулируется как задача нахождения в T_n такого цикла τ_0 , что $f_A(\tau_0) \leq f_A(\tau)$ для произвольного τ из T_n , где $A = [a_{ij}] \in \mathbb{R}^{n \times n}$ и $f_A(\tau) = \sum_{i=1}^n a_{i\tau(i)}$. В случае, когда матрица A принадлежит $\mathbb{R}_s^{n \times n}$ — подпространству симметрических матриц пространства $\mathbb{R}^{n \times n}$ — имеем симметрическую задачу о коммивояжере (СЗК).

В 1975 г. К. Кальмансоном [24] были получены условия сильной разрешимости СЗК, гарантирующие достижение минимума функционала $f_A(\tau)$ на цикле $\tau_0 = (1, 2, \dots, n)$. Эти условия, накладываемые на элементы матрицы $X = [x_{ij}]$ из $\mathbb{R}_s^{n \times n}$, записываются в виде однородной системы линейных неравенств

$$x_{ij} + x_{kl} - x_{ik} - x_{jl} \leq 0, \quad x_{il} + x_{jk} - x_{ik} - x_{jl} \leq 0, \quad i < j < k < l \in \mathbb{N}_n, \quad (1)$$

которая в $\mathbb{R}_s^{n \times n}$ задает конус \mathbf{K} специального вида. В дальнейшем этот конус называется *конусом Кальмансона*. Согласно [7, с. 155], любой конус, в частности и конус \mathbf{K} , представим в виде прямой суммы $\mathbf{K} = \mathbf{L} + \mathbf{K}^\perp$, в которой через \mathbf{L} обозначено пространство линейности конуса \mathbf{K} (максимальное подпространство пространства $\mathbb{R}_s^{n \times n}$, содержащееся в \mathbf{K}), а через \mathbf{K}^\perp — ортогональная проекция конуса \mathbf{K} на пространство \mathbf{L}^\perp — ортогональное дополнение \mathbf{L} в $\mathbb{R}_s^{n \times n}$. Таким образом, по определению имеет место равенство $\mathbf{K}^\perp = \mathbf{K} \cap \mathbf{L}^\perp$.

Введем в рассмотрение бинарные матрицы E_{ij} , где $i, j \in \mathbb{N}_n$, каждая из которых имеет единственный ненулевой элемент, стоящий на пересечении i -й строки и j -го столбца. Далее, для p и q , $1 \leq p < q \leq n$, положим $F_{pq} = E_{pq} + E_{qp}$ и определим множество \mathbf{B} , состоящее из матриц вида

$$B'_{ijk\ell} = F_{ij} + F_{k\ell} - F_{ik} - F_{j\ell}, \quad B''_{ijk\ell} = F_{il} + F_{jk} - F_{ik} - F_{j\ell}, \\ i < j < k < \ell \in \mathbb{N}_n. \quad (2)$$

Очевидно, что множество матриц $\mathbf{B} \subset \mathbb{R}_s^{n \times n}$ порождает однородную систему линейных неравенств вида $\text{slu } \mathbf{B} = \{(B, X) \leq 0 \mid B \in \mathbf{B}\}$, где $(B, X) = \sum_{i=1}^n \sum_{j=1}^n b_{ij} x_{ij}$ — скалярное произведение матриц $B = [b_{ij}]$ и $X = [x_{ij}]$. Непосредственной проверкой легко убедиться, что в случае симметричности матрицы $X = [x_{ij}]$ система (1) эквивалентна введенной системе неравенств $\text{slu } \mathbf{B}$. Далее выделим в \mathbf{B} подмножество \mathbf{B}_1 , состоящее из матриц $B'_{1i+1i+2n}$ и $B''_{ii+1jj+1}$, где $1 \leq i \leq j-2 \leq n-3$, которые в дальнейшем для упрощения изложения обозначаются соответственно через B_{i+1} и B_{ij} . Подмножество матриц \mathbf{B}_1 , очевидно, порождает подсистему системы $\text{slu } \mathbf{B}$ вида $\text{slu } \mathbf{B}_1 = \{(B, X) \leq 0 \mid B \in \mathbf{B}_1\}$. Эквивалентность системы $\text{slu } \mathbf{B}$ своей подсистеме $\text{slu } \mathbf{B}_1$, установленная в [2, 13],

позволила полностью описать пространства \mathbf{L} , \mathbf{L}^\perp [2, 16] и указать в явном виде минимальные грани конусов \mathbf{K} и \mathbf{K}^\perp [4]. Сформулируем в виде отдельных утверждений результаты из указанных выше работ, которые понадобятся в дальнейшем.

Лемма 1. *Справедливы следующие предложения:*

(а) конус Кальмансона \mathbf{K} совпадает с множеством решений системы неравенств $\text{slu } \mathbf{B}_1$;

(б) множество матриц $\mathbf{E} = \left\{ E_{ii}, E_i = \sum_{i \neq j=1}^n (E_{ij} + E_{ji}) \in \mathbb{R}_s^{n \times n} \mid i \in \mathbb{N}_n \right\}$ образует базис пространства линейности \mathbf{L} конуса Кальмансона \mathbf{K} .

Рассмотрим симметричные матрицы $U_{i+1} = [u_{pq}^{(i+1)}]$, $U_{ij} = [u_{pq}^{(ij)}]$, $1 \leq i \leq j-2 \leq n-3$, в которых верхние треугольники определяются соотношениями:

$$u_{pq}^{(i+1)} = \begin{cases} 0, & \text{если } 1 \leq p = q \leq n, \\ -(n-i-2)(n-i-1), & \text{если } 1 \leq p < q \leq i+1, \\ (n-i-2)i, & \text{если } 1 \leq p \leq i+1, \quad i+2 \leq q \leq n, \\ -(i+1)i, & \text{если } i+2 \leq p < q \leq n, \end{cases} \quad (3)$$

$$u_{pq}^{(ij)} = \begin{cases} 0, & \text{если } 1 \leq p = q \leq n, \\ -(j-i-1)(j-i), & \text{если } 1 \leq p < q \leq i, \\ & \text{либо } j+1 \leq p < q \leq n, \\ -(j-i-1)(j-i), & \text{если } 1 \leq p \leq i, \quad j+1 \leq q \leq n, \\ (j-i-1)(n-j+i-1), & \text{если } 1 \leq p \leq i, \\ & i+1 \leq q \leq j, \\ (j-i-1)(n-j+i-1), & \text{если } i+1 \leq p \leq j, \\ & j+1 \leq q \leq n, \\ -(n-j+i)(n-j+i-1), & \text{если } i+1 \leq p < q \leq j. \end{cases} \quad (4)$$

Из соотношений (3) и (4) следует, что матрицы U_{i+1} , U_{ij} , $1 \leq i \leq j-2 \leq n-3$, принадлежат пространству $\mathbb{R}_s^{n \times n}$, имеют клеточную структуру и соответственно состоят из четырех и девяти клеток. Схематичное изображение матриц U_{i+1} и U_{ij} приведено на рис., на котором показано, что матрица U_{i+1} разбивается на клетки $(i+1)$ -й строкой и $(i+1)$ -м столбцом, а матрица U_{ij} — i -й строкой и j -м столбцом; при этом все элементы каждой клетки введенных матриц, исключая диагональные, отличны от нуля и равны между собой. Значения элементов клеток обозначены числами, стоящими в центре прямоугольников, изображающих соответствующие клетки. В дальнейшем введенное множество матриц обозначается через \mathbf{U} .

$$\begin{array}{c}
 \begin{array}{c} 1 \\ \vdots \\ i+1 \\ i+2 \\ \vdots \\ n \end{array}
 \begin{array}{c}
 \begin{array}{c} 1 \quad \dots \quad i+1 \quad i+2 \quad \dots \quad n \end{array} \\
 \left[\begin{array}{cc}
 \begin{array}{c} 0 \\ \vdots \\ -(n-i-2)(n-i-1) \\ \vdots \\ 0 \end{array} & \begin{array}{c} (n-i-2)i \\ \vdots \\ 0 \end{array} \\
 \begin{array}{c} (n-i-2)i \\ \vdots \\ 0 \end{array} & \begin{array}{c} 0 \\ \vdots \\ -(i+1)i \\ \vdots \\ 0 \end{array}
 \end{array} \right]
 \end{array}
 \end{array}
 \quad
 \begin{array}{c}
 \begin{array}{c} 1 \\ \vdots \\ i \\ i+1 \\ \vdots \\ j \\ j+1 \\ \vdots \\ n \end{array}
 \begin{array}{c}
 \begin{array}{c} 1 \quad \dots \quad i \quad i+1 \quad \dots \quad j \quad j+1 \quad \dots \quad n \end{array} \\
 \left[\begin{array}{ccc}
 \begin{array}{c} 0 \\ \vdots \\ -(j-i-1)(j-i) \\ \vdots \\ 0 \end{array} & \begin{array}{c} (j-i-1)(n-j+i-1) \\ \vdots \\ 0 \end{array} & \begin{array}{c} -(j-i-1)(j-i) \\ \vdots \\ 0 \end{array} \\
 \begin{array}{c} (j-i-1)(n-j+i-1) \\ \vdots \\ 0 \end{array} & \begin{array}{c} 0 \\ \vdots \\ -(n-j+i)(n-j+i-1) \\ \vdots \\ 0 \end{array} & \begin{array}{c} (j-i-1)(n-j+i-1) \\ \vdots \\ 0 \end{array} \\
 \begin{array}{c} -(j-i-1)(j-i) \\ \vdots \\ 0 \end{array} & \begin{array}{c} -(j-i-1)(n-j+i-1) \\ \vdots \\ 0 \end{array} & \begin{array}{c} 0 \\ \vdots \\ -(j-i-1)(j-i) \\ \vdots \\ 0 \end{array}
 \end{array} \right]
 \end{array}
 \end{array}
 \end{array}$$

Теорема 1. Матрицы U_{i+1} и U_{ij} из \mathbf{L}^\perp , $1 \leq i \leq j-2 \leq n-3$, с точностью до умножения на положительные множители из \mathbb{R} образуют единственную систему направляющих крайних лучей конуса \mathbf{K}^\perp (множество образующих конуса), для которой справедливы соотношения

$$\begin{aligned}
 (B_{i+1}, U_{i+1}) &= -(n-1)(n-2), & (B, U_{i+1}) &= 0 \quad \text{при } B \neq B_{i+1}, \\
 (B_{ij}, U_{ij}) &= -(n-1)(n-2), & (B, U_{ij}) &= 0 \quad \text{при } B \neq B_{ij},
 \end{aligned} \tag{5}$$

где B — произвольная матрица из \mathbf{B}_1 .

Далее понадобятся матрицы подстановок и так называемые перенумерованные матрицы. Определим эти матрицы и перечислим их основные свойства, которые неоднократно будут использоваться при доказательстве вспомогательных и основных утверждений. Под матрицей, соответствующей подстановке σ из S_n , понимается бинарная матрица $\bar{\sigma} = [s_{ij}]$ с ненулевыми элементами $s_{i\sigma(i)}$, где $i \in \mathbb{N}_n$. В дальнейшем такие матрицы будем называть *матрицами подстановок*. При заданной подстановке σ через $A^\sigma = [a'_{ij}]$ обозначается матрица $\bar{\sigma}^{-1} A \bar{\sigma}$, подобная матрице $A = [a_{ij}]$, где $\bar{\sigma}^{-1}$ — матрица, обратная к $\bar{\sigma}$. Простая проверка показывает, что для элементов матрицы A^σ выполняются равенства $a'_{ij} = a_{\sigma(i)\sigma(j)}$, $i, j \in \mathbb{N}_n$. Поэтому матрица A^σ называется перенумерованной посредством σ матрицей A . Для перенумерованных матриц имеют

место соотношения

$$\left(\sum_{i=1}^k \lambda_i A_i \right)^\sigma = \sum_{i=1}^k \lambda_i A_i^\sigma, \quad (A_i^\sigma)^\rho = A_i^{\rho\sigma}, \quad (A_i, A_j) = (A_i^\sigma, A_j^\sigma), \quad (6)$$

где $A_1, \dots, A_k \in \mathbb{R}^{n \times n}$, $\lambda_1, \dots, \lambda_k \in \mathbb{R}$ и $\sigma\rho$ — произведение подстановок σ , и ρ из S_n , которое определяется равенствами $\sigma\rho(i) = \sigma(\rho(i))$, где $i \in \mathbb{N}_n$. Для перенумерованных матриц подстановок и матриц E_{ij} , кроме (6), дополнительно выполняются соотношения

$$\begin{aligned} \overline{\tau}^\sigma = \overline{\tau^\sigma}, \quad \overline{\tau}^{-1} = \overline{\tau^{-1}}, \quad \left(\overline{\tau^{-1}} \right)^\sigma = (\overline{\tau^\sigma})^{-1}, \quad E_{ij}^\sigma = E_{\sigma(i)\sigma(j)}, \\ \tau, \sigma \in S_n, i, j \in \mathbb{N}_n. \end{aligned} \quad (7)$$

Для любых подмножеств $\mathbf{A} \subseteq \mathbb{R}^{n \times n}$ и $S \subseteq S_n$ полагаем

$$\mathbf{A}^S = \{A^\sigma \in \mathbb{R}^{n \times n} \mid A \in \mathbf{A}, \sigma \in S\}.$$

В случае $\mathbf{A}^S = \mathbf{A}$ множество матриц \mathbf{A} называется *инвариантным* относительно S . Выделим в S_n стабилизатор элемента 1, т. е. группу подстановок $S_n^1 = \{\sigma \in S_n \mid \sigma(1) = 1\}$. Если для произвольного цикла τ из T_n использовать запись $\tau = (1, i_2, \dots, i_n)$, то согласно [6, с. 17] $T_n = \{\tau_0^\sigma \mid \sigma \in S_n^1\}$, где $\tau_0 = (1, 2, \dots, n)$, $\tau_0^\sigma = \sigma\tau\sigma^{-1}$ и σ^{-1} — подстановка, обратная к σ . Введенное представление для T_n позволяет сформулировать 3К в теоретико-групповой постановке как задачу поиска в группе S_n^1 такой подстановки ρ , что $f_A(\tau_0^\rho) \leq f_A(\tau_0^\sigma)$ для произвольной σ из S_n^1 при условии $A = [a_{ij}] \in \mathbb{R}^{n \times n}$.

Нетрудно проверить, что для произвольной матрицы A из $\mathbb{R}_s^{n \times n}$ и произвольной подстановки σ из S_n^1 выполняется равенство $f_A(\tau_0^\sigma) = f_A((\tau_0^\sigma)^{-1})$, из которого, ввиду $(\tau_0^\sigma)^{-1} \in T_n$, следует, что минимум функционала 3К всегда достигается на паре различных циклов τ_0^ρ и $(\tau_0^\rho)^{-1}$. Для устранения неоднозначности в определении минимума 3К используется ее матричная постановка. Введем бинарную матрицу $T_0 = \overline{\tau_0} + \overline{\tau_0}^{-1}$ и положим $\mathbf{T} = \{T_0^\sigma \in \mathbb{R}_s^{n \times n} \mid \sigma \in S_n^1\}$. Тогда с учетом введенных соглашений в матричной постановке 3К формулируется как задача нахождения в \mathbf{T} такой матрицы T_0^ρ , что $(A, T_0^\rho) \leq (A, T_0^\sigma)$ для произвольной матрицы T_0^σ из \mathbf{T} при условии, что $A \in \mathbb{R}_s^{n \times n}$. Равносильность теоретико-групповой, матричной, а следовательно, и исходной постановок 3К, вытекает из равенства $(A, T_0^\sigma) = 2f_A(\tau_0^\sigma)$, справедливость которого для произвольных $A \in \mathbb{R}_s^{n \times n}$ и $\sigma \in S_n^1$ доказывается с помощью

соотношений (6) и (7). Для СЗК в матричной постановке естественным образом определяется ее политоп

$$\mathbf{P}_{\text{СЗК}} = \left\{ X \in \mathbb{R}_s^{n \times n} \mid X = \sum_{\sigma \in S_n^1} \lambda_\sigma T_0^\sigma, \sum_{\sigma \in S_n^1} \lambda_\sigma = 1, 0 \leq \lambda_\sigma \in \mathbb{R} \right\},$$

представляющий собой линейную выпуклую оболочку множества матриц \mathbf{T} . Для обозначения вершин политопа $\mathbf{P}_{\text{СЗК}}$ и его аффинной оболочки (аффинного пространства минимальной размерности, содержащего $\mathbf{P}_{\text{СЗК}}$), используются соответственно стандартные обозначения $\text{vert } \mathbf{P}_{\text{СЗК}}$ и $\text{aff } \mathbf{P}_{\text{СЗК}}$. При доказательстве утверждений следующего раздела понадобится описание $\text{aff } \mathbf{P}_{\text{СЗК}}$, приведенное в [12], [25, с. 259].

Теорема 2. *Пространство $\text{aff } \mathbf{P}_{\text{СЗК}}$ совпадает с множеством решений системы уравнений*

$$\sum_{j=1}^{i-1} x_{ji} + \sum_{j=i+1}^n x_{ij} = 2, \quad x_{ii} = 0, \quad i \in \mathbb{N}_n, \quad (8)$$

при этом $\dim(\text{aff } \mathbf{P}_{\text{СЗК}}) = \dim \mathbf{P}_{\text{СЗК}} = n(n-3)/2$.

Наконец, используя матричную постановку СЗК, сформулируем основной результат работы К. Кальмансона [24], который понадобится при доказательстве леммы 6.

Теорема 3. *Для любой матрицы C из конуса \mathbf{K} и любой подстановки σ из S_n^1 выполняется неравенство $(C, T_0^\sigma) \geq (C, T_0)$.*

При доказательстве основных утверждений данной статьи понадобятся леммы 2–4, которые приводятся в следующем разделе.

2. Вспомогательные утверждения

В работах [2, 16] показано, что множество матриц \mathbf{B}_1 образует базис пространства \mathbf{L}^\perp . Явный вид разложений матриц вида (2) по базису \mathbf{B}_1 устанавливает

Лемма 2. *Для матриц B'_{ijkl} и $B''_{ijk\ell}$, из множества \mathbf{B} выполняются равенства:*

$$B''_{ijk\ell} = \sum_{r=i}^{j-1} \sum_{s=k}^{\ell-1} B_{rs} \quad \text{для всех } 1 \leq i < j < k < \ell \leq n, \quad (9)$$

$$B'_{ijk\ell} = B'_{1jkn} + B''_{1ijk} + B''_{jk\ell n} \quad \text{для всех } 1 \leq i < j < k < \ell \leq n, \quad (10)$$

$$B'_{1jkn} = \sum_{r=j}^{k-1} B_r \quad \text{для всех } 2 \leq j < k \leq n-1. \quad (11)$$

Доказательство. Справедливость (9) неоднократно отмечалась в работах [2, 13, 15], [25, с. 100]. Поэтому докажем (10). Подставив в сумму $B'_{1jkn} + B''_{1ijk} + B''_{jkl n}$ вместо слагаемых их выражения из (2) и проведя несложные преобразования, получим $B'_{1jkn} + B''_{1ijk} + B''_{jkl n} = (F_{1j} + F_{kn} - F_{1k} - F_{jn}) + (F_{1k} + F_{ij} - F_{1j} - F_{ik}) + (F_{jn} + F_{kl} - F_{j\ell} - F_{kn}) = F_{ij} + F_{kl} - F_{ik} - F_{j\ell} = B'_{ijk\ell}$, что доказывает справедливость (10). Аналогичной подстановкой убеждаемся в справедливости равенств $B'_{1pkn} = B_p + B'_{1p+1kn}$ для всех p , где $j \leq p \leq k-1$. Просуммировав по $p = j, j+1, \dots, k-1$ полученные равенства и удалив одинаковые слагаемые из левой и правой частей результирующего равенства, получим (11). Лемма 2 доказана.

При доказательстве леммы 7 используются следующие два важных свойства множества матриц \mathbf{T} .

Лемма 3. Множество матриц \mathbf{T} инвариантно относительно S_n^1 и совпадает с $\text{vert } \mathbf{P}_{\text{СЗК}}$.

Доказательство. Чтобы убедиться в инвариантности \mathbf{T} относительно S_n^1 , достаточно установить справедливость равенства $\mathbf{T} = \mathbf{T}^{S_n^1}$. Как уже отмечалось выше, S_n^1 является группой. Пусть ε — тождественная подстановка. Тогда $\mathbf{T} = \mathbf{T}^\varepsilon \subseteq \mathbf{T}^{S_n^1}$, так как $\varepsilon \in S_n^1$. Далее, произвольная матрица из $\mathbf{T}^{S_n^1}$ имеет вид $(T_0^\sigma)^\rho$, где $\sigma, \rho \in S_n^1$. Отсюда с учетом (6) и $\rho\sigma \in S_n^1$ следует, что $(T_0^\sigma)^\rho = T_0^{\rho\sigma} \in \mathbf{T}$. Таким образом $\mathbf{T}^{S_n^1} \subseteq \mathbf{T}$ и с учетом доказанного обратного включения имеем $\mathbf{T} = \mathbf{T}^{S_n^1}$.

Равенство $\mathbf{T} = \text{vert } \mathbf{P}_{\text{СЗК}}$ справедливо, если \mathbf{T} является выпукло независимым множеством в $\mathbb{R}_s^{n \times n}$. Действительно, в этом случае \mathbf{T} является множеством крайних точек политопы $\mathbf{P}_{\text{СЗК}}$, которое согласно [5, с. 19] совпадает с множеством $\text{vert } \mathbf{P}_{\text{СЗК}}$. Очевидно, что для доказательства выпуклой независимости \mathbf{T} достаточно убедиться в конической независимости \mathbf{T} . В связи с этим напомним, что произвольное подмножество из $\mathbb{R}_s^{n \times n}$, состоящее не менее чем из двух матриц, является конически независимым, если любая матрица из этого множества не выражается в виде линейной комбинации остальных матриц, в которой коэффициенты неотрицательны и не все равны нулю. Предположим, что \mathbf{T} — конически зависимо в $\mathbb{R}_s^{n \times n}$. Тогда в \mathbf{T} должна существовать такая матрица T_0^ρ , что $T_0^\rho = \sum_{\sigma \in S} \lambda_\sigma T_0^\sigma$, где $0 < \lambda_\sigma \in \mathbb{R}$, $S \subseteq S_n^1 \setminus \{\rho\}$ и $|S| \geq 2$. Следовательно, для произвольной матрицы X из $\mathbb{R}_s^{n \times n}$ должно выполняться равенство

$$(T_0^\rho, X) = \left(\sum_{\sigma \in S} \lambda_\sigma T_0^\sigma, X \right) = \sum_{\sigma \in S} \lambda_\sigma (T_0^\sigma, X). \quad (12)$$

Так как множество S не пусто и состоит из подстановок, отличных от

ρ , то в S найдется такая подстановка θ , что для некоторого i из \mathbb{N}_n будет выполняться неравенство $\tau_0^\rho(i) \neq \tau_0^\theta(i)$. Из полученного соотношения следует, что элемент матрицы T_0^ρ , находящийся на пересечении i -й строки и $\tau_0^\theta(i)$ -го столбца, и симметричный ему элемент равны 0, а соответствующие им элементы матрицы T_0^θ равны 1. Следовательно, для матриц $X_0 = E_{i\tau_0^\theta(i)} + E_{\tau_0^\theta(i)i}$ и T_0^ρ справедливы равенства $(T_0^\rho, X_0) = (T_0^\rho, E_{i\tau_0^\theta(i)}) + (T_0^\rho, E_{\tau_0^\theta(i)i}) = 0$. В то же время

$$\begin{aligned} \left(\sum_{\sigma \in S} \lambda_\sigma T_0^\sigma, X_0 \right) &= \sum_{\sigma \in S \setminus \{\theta\}} \lambda_\sigma (T_0^\sigma, X_0) + (T_0^\theta, E_{i\tau_0^\theta(i)}) + (T_0^\theta, E_{\tau_0^\theta(i)i}) \\ &= \sum_{\sigma \in S \setminus \{\theta\}} \lambda_\sigma (T_0^\sigma, X_0) + 2 > 0, \end{aligned}$$

так как $\sum_{\sigma \in S \setminus \{\theta\}} \lambda_\sigma (T_0^\sigma, X_0) \geq 0$, ввиду $0 < \lambda_\sigma \in \mathbb{R}$ и неотрицательности элементов матриц T_0^σ и X_0 . Таким образом, установлено, что для матрицы $X_0 = E_{i\tau_0^\theta(i)} + E_{\tau_0^\theta(i)i}$ не выполняется равенство (12). Полученное противоречие доказывает коническую, а следовательно и выпуклую независимость множества матриц \mathbf{T} . Леммы 2 доказана.

Нижеследующее утверждение показывает, что направляющее векторное пространство аффинной оболочки политопа $\mathbf{P}_{\text{СЗК}}$ совпадает с \mathbf{L}^\perp .

Лемма 4. *Пространство \mathbf{L}^\perp инвариантно относительно S_n^1 и для произвольной подстановки σ из S_n^1 имеет место равенство $\text{aff } \mathbf{P}_{\text{СЗК}} = T_0^\sigma + \mathbf{L}^\perp$.*

Доказательство. Убедимся в инвариантности пространства \mathbf{L}^\perp относительно S_n^1 , т. е. в справедливости равенства $(\mathbf{L}^\perp)^{S_n^1} = \mathbf{L}^\perp$. Включение $\mathbf{L}^\perp \subseteq (\mathbf{L}^\perp)^{S_n^1}$ очевидно, поскольку $\varepsilon \in S_n^1$ (напомним, что S_n^1 — группа и ее единичный элемент — тождественная подстановка ε). Докажем справедливость обратного включения $(\mathbf{L}^\perp)^{S_n^1} \subseteq \mathbf{L}^\perp$. По определению \mathbf{L}^\perp — ортогональное дополнение в $\mathbb{R}_s^{n \times n}$ пространства линейности \mathbf{L} конуса \mathbf{K} . Следовательно, в силу предложения (b) леммы 1, пространство \mathbf{L}^\perp совпадает с множеством решений системы линейных уравнений вида $\text{slg } \mathbf{E} = \{(E_{ii}, Y) = 0, (E_i, Y) = 0, | i \in \mathbb{N}_n\}$. Для произвольных подстановки σ из S_n^1 и матрицы E_{ii} из \mathbf{E} в силу (7) справедливо равенство $(E_{ii})^\sigma = E_{\sigma(i)\sigma(i)}$. Следовательно, $E_{\sigma(i)\sigma(i)} \in \mathbf{E}$, поскольку $\sigma(i) \in \mathbb{N}_n$. Далее из (6), (7), биективности подстановок и коммутативности операции сложения матриц для произвольной матрицы E_i из \mathbf{E} следует справед-

ливость цепочки равенств

$$\begin{aligned}
 E_i^\sigma &= \left(\sum_{i \neq j=1}^n (E_{ij} + E_{ji}) \right)^\sigma = \sum_{i \neq j=1}^n (E_{ij} + E_{ji})^\sigma \\
 &= \sum_{i \neq j=1}^n (E_{\sigma(i)\sigma(j)} + E_{\sigma(j)\sigma(i)}) = \sum_{\sigma(i) \neq q=\sigma(1)}^{\sigma(n)} (E_{\sigma(i)q} + E_{q\sigma(i)}) \\
 &= \sum_{\sigma(i) \neq q=1}^n (E_{\sigma(i)q} + E_{q\sigma(i)}) = E_{\sigma(i)},
 \end{aligned}$$

из которой, поскольку $\sigma(i) \in \mathbb{N}_n$, следует $(E_i)^\sigma = E_{\sigma(i)} \in \mathbf{E}$. Выберем в $(\mathbf{L}^\perp)^{S_n^1}$ произвольную матрицу X . Так как S_n^1 — группа, то можно считать, что $X = Y^{\sigma^{-1}}$, где $Y \in \mathbf{L}^\perp$ и $\sigma \in S_n^1$. Покажем, что $X = Y^{\sigma^{-1}}$ — решение системы $\text{slg } \mathbf{E}$, откуда будет следовать справедливость включения $(\mathbf{L}^\perp)^{S_n^1} \subseteq \mathbf{L}^\perp$ и, следовательно, инвариантность \mathbf{L}^\perp относительно S_n^1 . В силу (6) имеем $(E_{ii}, Y^{\sigma^{-1}}) = (E_{ii}^\sigma, (Y^{\sigma^{-1}})^\sigma) = (E_{ii}^\sigma, Y) = (E_{\sigma(i)\sigma(i)}, Y) = 0$ для любого i из \mathbb{N}_n , поскольку $E_{\sigma(i)\sigma(i)} \in \mathbf{E}$ и $Y \in \mathbf{L}^\perp$. Учитывая, что $E_{\sigma(i)} \in \mathbf{E}$, по аналогии убеждаемся в справедливости равенств $(E_i, Y^{\sigma^{-1}}) = (E_i^\sigma, Y) = (E_{\sigma(i)}, Y) = 0$ для $Y^{\sigma^{-1}}$ и всех i из \mathbb{N}_n . Таким образом установлено, что любая матрица $Y^{\sigma^{-1}}$ из \mathbf{L}^\perp является решением системы $\text{slg } \mathbf{E}$ и, следовательно, пространство \mathbf{L}^\perp является инвариантным относительно группы подстановок S_n^1 .

Теперь убедимся в справедливости равенства $\text{aff } \mathbf{P}_{\text{СЗК}} = T_0^\sigma + \mathbf{L}^\perp$. Пусть σ — произвольная фиксированная подстановка из S_n^1 , а $X = [x_{ij}]$ — произвольная матрица из $T_0^\sigma + \mathbf{L}^\perp$. Тогда $X = T_0^\sigma + Y$, где $Y \in \mathbf{L}^\perp$, и для матрицы $Y = X - T_0^\sigma$ должны выполняться равенства

$$(E_i, X - T_0^\sigma) = \sum_{i \neq j=1}^n (E_{ij} + E_{ji}, X - T_0^\sigma) = 0, \quad (E_{ii}, X - T_0^\sigma) = 0, \quad i \in \mathbb{N}_n,$$

которые в силу симметричности матрицы X и $(E_{ii}, T_0^\sigma) = 0$ при $i \in \mathbb{N}_n$ равносильны равенствам $2 \left(\sum_{j=1}^{i-1} (E_{ji}, X) + \sum_{j=i+1}^n (E_{ij}, X) \right) = 4$, $(E_{ii}, X) = 0$, где $i \in \mathbb{N}_n$. Таким образом, систему линейных уравнений, определяющую в $\mathbb{R}_s^{n \times n}$ аффинное пространство $T_0^\sigma + \mathbf{L}^\perp$, образуют равенства $\sum_{j=1}^{i-1} (E_{ji}, X) + \sum_{j=i+1}^n (E_{ij}, X) = 2$ и $(E_{ii}, X) = 0$, где $i \in \mathbb{N}_n$. В силу

$(E_{ji}, X) = x_{ji}$, $(E_{ij}, X) = x_{ij}$, $(E_{ii}, X) = x_{ii}$, приведенная система уравнений совпадает с системой (8), которая в силу теоремы 2 определяет $\text{aff } P_{\text{СЗК}}$. Таким образом доказано, что $\text{aff } P_{\text{СЗК}}$ и $T_0^\sigma + L^\perp$ являются множествами решений одной и той же системы линейных уравнений. Следовательно, $\text{aff } P_{\text{СЗК}} = T_0^\sigma + L^\perp$. Лемма 4 доказана.

3. Релаксация политопа $P_{\text{СЗК}}$

Методы решения NP-трудных задач комбинаторной оптимизации типа ветвей и границ обычно используют релаксации решаемой задачи, которые позволяют эффективно вычислять нижние границы ее оптимума. Под релаксацией, как правило, понимается некоторая другая комбинаторно-оптимизационная задача, в множество допустимых решений которой инъективно вкладывается множество допустимых решений исходной задачи [25], т. е. между указанными множествами устанавливается инъективное соответствие. Политоп релаксационной задачи принято называть релаксационным политопом исходной задачи или просто его релаксацией. В данном разделе, используя свойства симметрии политопа $P_{\text{СЗК}}$, строится его релаксация $P_{\text{КАЛ}}$ на основе конуса K^\perp . Предлагаемая релаксация помимо основного требования — инъективности вложения множества вершин политопа $P_{\text{СЗК}}$ в множество вершин $P_{\text{КАЛ}}$ — обладает еще двумя свойствами: $P_{\text{КАЛ}}$ принадлежит $\text{aff } P_{\text{СЗК}}$, а размерности $P_{\text{КАЛ}}$ и $P_{\text{СЗК}}$ совпадают, т. е. для $P_{\text{КАЛ}}$ выполняются следующие соотношения:

$$P_{\text{КАЛ}} \subseteq \text{aff } P_{\text{СЗК}}, \quad \dim P_{\text{КАЛ}} = \dim P_{\text{СЗК}}, \quad \text{vert } P_{\text{СЗК}} \subseteq \text{vert } P_{\text{КАЛ}}, \quad (13)$$

где через $\text{vert } P_{\text{СЗК}}$ и $\text{vert } P_{\text{КАЛ}}$ обозначены множества вершин соответствующих политопов.

Перейдем к построению релаксации $P_{\text{КАЛ}}$. Пусть $-K^\perp = \{-Y \in L^\perp \mid Y \in K^\perp\}$ — конус, противоположный конусу K^\perp . По теореме 1 множество $U = \{U_i, U_{ij} \in L^\perp \mid 1 \leq i \leq j-2 \leq n-3\}$ совпадает с множеством образующих конуса K^\perp . Следовательно, $-U = \{-U \in L^\perp \mid U \in U\}$ является множеством образующих противоположного конуса $-K^\perp$. Обозначим через \widetilde{K}^\perp полярю конуса $-K^\perp$. Согласно [8, с. 161, 162] поляр $\widetilde{K}^\perp = \{X \in L^\perp \mid (Y, X) \leq 0, Y \in -K^\perp\}$ является острым конусом в L^\perp , который описывается избыточной однородной системой неравенств, порождаемой множеством матриц $-U$ и имеющей вид $\text{slu } U = \{(U, X) \geq 0 \mid U \in U\}$. Рассмотрим сдвиг поляры \widetilde{K}^\perp в вершину T_0 политопа $P_{\text{СЗК}}$, который согласно [5, с. 13] совпадает с множеством матриц

$T_0 + \widetilde{\mathbf{K}}^\perp = \left\{ T_0 + Y \in \mathbb{R}_s^{n \times n} \mid Y \in \widetilde{\mathbf{K}}^\perp \right\}$. Далее, для произвольной подстановки σ из S_n^1 определим множество

$$\left(T_0 + \widetilde{\mathbf{K}}^\perp \right)^\sigma = \left\{ T_0^\sigma + Y^\sigma \in \mathbb{R}_s^{n \times n} \mid Y \in \widetilde{\mathbf{K}}^\perp \right\}$$

всех перенумерованных посредством σ матриц из $T_0 + \widetilde{\mathbf{K}}^\perp$ и введем в рассмотрение полиэдр \mathbf{P}_{KAL} , являющийся пересечением множеств матриц $\left(T_0 + \widetilde{\mathbf{K}}^\perp \right)^\sigma$ по всем σ из S_n^1 , т. е. по определению полагаем $\mathbf{P}_{\text{KAL}} = \bigcap_{\sigma \in S_n^1} \left(T_0 + \widetilde{\mathbf{K}}^\perp \right)^\sigma$.

Основная цель данной работы состоит в доказательстве того, что полиэдр \mathbf{P}_{KAL} — релаксация политопы $\mathbf{P}_{\text{СЗК}}$, обладающая свойствами (13). Чтобы убедиться в этом, понадобятся еще четыре вспомогательных утверждения.

Лемма 5. *Полиэдр \mathbf{P}_{KAL} содержится в $\text{aff } \mathbf{P}_{\text{СЗК}}$ и совпадает с множеством решений системы*

$$\text{slu } \mathbf{P}_{\text{KAL}} = \bigcup_{\sigma \in S_n^1} \text{slu } \mathbf{U}^\sigma, \quad \text{где } \text{slu } \mathbf{U}^\sigma = \{ (U^\sigma, X) \geq (U, T_0) \mid U \in \mathbf{U} \}.$$

Доказательство. В силу леммы 4 должны выполняться равенства $\text{aff } \mathbf{P}_{\text{СЗК}} = T_0^\sigma + \mathbf{L}^\perp$ и $(\mathbf{L}^\perp)^\sigma = \mathbf{L}^\perp$ для произвольной σ из S_n^1 . Для каждого из перенумерованных сдвигов $\left(T_0 + \widetilde{\mathbf{K}}^\perp \right)^\sigma$, пересечением которых является \mathbf{P}_{KAL} , в силу (6) имеем $\left(T_0 + \widetilde{\mathbf{K}}^\perp \right)^\sigma = T_0^\sigma + \left(\widetilde{\mathbf{K}}^\perp \right)^\sigma$. Следовательно, для доказательства включения $\mathbf{P}_{\text{KAL}} \subseteq \text{aff } \mathbf{P}_{\text{СЗК}}$ в силу леммы 4 достаточно убедиться в справедливости включения $\left(\widetilde{\mathbf{K}}^\perp \right)^\sigma \subseteq \mathbf{L}^\perp$. По определению имеем $\widetilde{\mathbf{K}}^\perp \subseteq \mathbf{L}^\perp$. Отсюда с учетом инвариантности \mathbf{L}^\perp относительно S_n^1 следует справедливость $\left(\widetilde{\mathbf{K}}^\perp \right)^\sigma \subseteq (\mathbf{L}^\perp)^\sigma \subseteq \mathbf{L}^\perp$ для произвольной σ из S_n^1 . Таким образом включение $\mathbf{P}_{\text{KAL}} \subseteq \text{aff } \mathbf{P}_{\text{СЗК}}$ доказано.

Теперь покажем, что полиэдр \mathbf{P}_{KAL} является множеством решений системы $\text{slu } \mathbf{P}_{\text{KAL}}$. В начале убедимся в том, что множество решений ее подсистемы $\text{slu } \mathbf{U}^\sigma$ совпадает с $\left(T_0 + \widetilde{\mathbf{K}}^\perp \right)^\sigma$, где $\sigma \in S_n^1$. Пусть $X \in \left(T_0 + \widetilde{\mathbf{K}}^\perp \right)^\sigma$. Тогда в силу (6) имеем $X = T_0^\sigma + Y^\sigma$, где $Y \in \widetilde{\mathbf{K}}^\perp$. Следо-

вательно,

$$\begin{aligned}(U^\sigma, X) &= (U^\sigma, T_0^\sigma + Y^\sigma) = \left((U^\sigma)^{\sigma^{-1}}, (T_0^\sigma)^{\sigma^{-1}} \right) + \left((U^\sigma)^{\sigma^{-1}}, (Y^\sigma)^{\sigma^{-1}} \right) \\ &= (U, T_0) + (U, Y).\end{aligned}$$

Отсюда и из неравенства $(U, Y) \geq 0$ следуют неравенства $(U^\sigma, X) \geq (U, T_0)$ при всех U из \mathbf{U} . Следовательно, X — решение системы $\text{slu } \mathbf{U}^\sigma$.

Обратно, пусть X — решение системы $\text{slu } \mathbf{U}^\sigma$. Тогда для произвольной U из \mathbf{U} имеем

$$\begin{aligned}0 &\leq (U^\sigma, X) - (U, T_0) = (U^\sigma, X) - (U^\sigma, T_0^\sigma) = (U^\sigma, X - T_0^\sigma) \\ &= (U, X^{\sigma^{-1}} - T_0),\end{aligned}$$

т. е. матрица $Y = X^{\sigma^{-1}} - T_0$ принадлежит $\widetilde{\mathbf{K}}^\perp$. Отсюда и из (6) следует, что $X = (T_0 + Y)^\sigma \in (T_0 + \widetilde{\mathbf{K}}^\perp)^\sigma$. Далее, так как \mathbf{P}_{KAL} по определению является пересечением конусов $(T_0 + \widetilde{\mathbf{K}}^\perp)^\sigma$, где σ пробегает все S_n^1 , то система $\text{slu } \mathbf{P}_{\text{KAL}}$, определяющая \mathbf{P}_{KAL} в $\text{aff } \mathbf{P}_{\text{СЗК}}$, очевидно, совпадает с объединением систем $\text{slu } \mathbf{U}^\sigma$ по всем σ из S_n^1 , т. е. $\text{slu } \mathbf{P}_{\text{KAL}} = \bigcup_{\sigma \in S_n^1} \text{slu } \mathbf{U}^\sigma$.

Лемма 5 доказана.

Лемма 6. Для произвольной σ из S_n^1 ранг системы $\text{slu } \mathbf{U}^\sigma$ равен $n(n-3)/2$.

Доказательство. Из первого равенства, приведенного в (6), следует, что свойство линейной независимости сохраняется для перенумерованных матриц. Таким образом, для доказательства леммы 6, ввиду справедливости равенств $|\mathbf{U}| = |\mathbf{U}^\sigma| = n(n-3)/2$ для всех σ из S_n^1 , достаточно убедиться в линейной независимости матриц из \mathbf{U} . Предположив противное, т. е. наличие представления нулевой матрицы O в виде линейной комбинации матриц из \mathbf{U} , т. е. справедливость матричного равенства

$$\sum_{i=2}^{n-2} \lambda_i U_i + \sum_{j=1}^{n-3} \sum_{k=j+2}^{n-1} \lambda_{jk} U_{jk} = O,$$

в котором для некоторых $2 \leq r \leq n-2$, либо $1 \leq p \leq q-2 \leq n-3$, соответствующие коэффициенты λ_r , либо λ_{pq} не равны нулю. Из данного матричного равенства следует, что для произвольной матрицы X из $\mathbb{R}_s^{n \times n}$ должно выполняться равенство

$$\left(\sum_{i=2}^{n-2} \lambda_i U_i + \sum_{j=1}^{n-3} \sum_{k=j+2}^{n-1} \lambda_{jk} U_{jk}, X \right) = 0.$$

Однако при $X = B_r$, либо при $X = B_{pq}$ в силу (5) и справедливы соотношения

$$\begin{aligned} & \left(\sum_{i=2}^{n-2} \lambda_i U_i + \sum_{j=1}^{n-3} \sum_{k=j+2}^{n-1} \lambda_{jk} U_{jk}, X \right) \\ &= \begin{cases} \lambda_r(U_r, B_r) = -\lambda_r(n-1)(n-2) \neq 0 & \text{при } X = B_r, \\ \lambda_{pq}(U_{pq}, B_{pq}) = -\lambda_{pq}(n-1)(n-2) \neq 0 & \text{при } X = B_{pq}. \end{cases} \end{aligned}$$

Из полученного противоречия следует линейная независимость матриц из \mathbf{U} . Лемма 6 доказана.

Введем в рассмотрение конус

$$\mathbf{K}_0 = \left\{ \lambda(Y - T_0) \in L^\perp \mid Y \in \mathbf{P}_{\text{СЗК}}, 0 \leq \lambda \in \mathbb{R} \right\},$$

который совпадает со сдвигом граничного конуса политопа $\mathbf{P}_{\text{СЗК}}$, соответствующего вершине T_0 , в нулевую матрицу O . Для введенного конуса справедлива следующая

Лемма 7. Для произвольной подстановки σ из S_n^1 выполняется следующая цепочка включений $\mathbf{P}_{\text{СЗК}} \subseteq (T_0 + \mathbf{K}_0)^\sigma \subseteq (T_0 + \widetilde{\mathbf{K}}^\perp)^\sigma$.

Доказательство. Чтобы убедиться в справедливости включения $\mathbf{P}_{\text{СЗК}} \subseteq (T_0 + \mathbf{K}_0)^\sigma$, достаточно показать, что для произвольных матрицы Y из $\mathbf{P}_{\text{СЗК}}$ и подстановки σ из S_n^1 матрица $Y^{\sigma^{-1}} - T_0$ принадлежит конусу \mathbf{K}_0 . Действительно, если $X = Y^{\sigma^{-1}} - T_0 \in \mathbf{K}_0$, то в силу (6) будем иметь $X^\sigma = (Y^{\sigma^{-1}} - T_0)^\sigma = Y - T_0^\sigma$. Отсюда следует, что $Y = X^\sigma + T_0^\sigma = (T_0 + X)^\sigma \in (T_0 + \mathbf{K}_0)^\sigma$. Теперь покажем, что $Y^{\sigma^{-1}} - T_0 \in \mathbf{K}_0$, если $Y \in \mathbf{P}_{\text{СЗК}}$. Согласно лемме 3 множество $\text{vert } \mathbf{P}_{\text{СЗК}}$ инвариантно относительно S_n^1 . Следовательно, в силу (6) политоп $\mathbf{P}_{\text{СЗК}}$ инвариантен относительно S_n^1 , т. е. для произвольных Y из $\mathbf{P}_{\text{СЗК}}$ и σ из S_n^1 имеем $Y^{\sigma^{-1}} \in \mathbf{P}_{\text{СЗК}}$. Отсюда и из определения конуса \mathbf{K}_0 следует, что $Y^{\sigma^{-1}} - T_0 \in \mathbf{K}_0$.

Убедимся в справедливости второго включения

$$(T_0 + \mathbf{K}_0)^\sigma \subseteq (T_0 + \widetilde{\mathbf{K}}^\perp)^\sigma,$$

которое в силу (6) равносильно включению $\mathbf{K}_0 \subseteq \widetilde{\mathbf{K}}^\perp$. Докажем справедливость последнего включения. Ранее отмечалось, что $\widetilde{\mathbf{K}}^\perp$ совпадает с множеством решений системы $\text{slu } \mathbf{U}$. Следовательно, нужно показать, что произвольная матрица C из \mathbf{K}_0 является решением $\text{slu } \mathbf{U}$, т. е.

для всех U из \mathbf{U} выполняются неравенства $(U, C) \geq 0$. Из определения \mathbf{K}_0 следует, что $C = \lambda(Y - T_0)$, где $0 \leq \lambda \in \mathbb{R}$ и $Y \in \mathbf{P}_{\text{СЗК}}$. Так как по лемме 3 множество $\text{vert } \mathbf{P}_{\text{СЗК}}$ совпадает с множеством матриц \mathbf{T} , то $Y = \sum_{\sigma \in S_n^1} \mu_\sigma T_0^\sigma$, где $0 \leq \mu_\sigma \in \mathbb{R}$ и $\sum_{\sigma \in S_n^1} \mu_\sigma = 1$. Следовательно,

$$C = \lambda \left(\sum_{\sigma \in S_n^1} \mu_\sigma T_0^\sigma - T_0 \right) = \lambda \left(\sum_{\sigma \in S_n^1} \mu_\sigma T_0^\sigma - \sum_{\sigma \in S_n^1} \mu_\sigma T_0 \right) = \sum_{\sigma \in S_n^1} \nu_\sigma (T_0^\sigma - T_0),$$

где $\nu_\sigma = \lambda \mu_\sigma \geq 0$, $\sigma \in S_n^1$, и для скалярного произведения матриц C из \mathbf{K}_0 и U из \mathbf{U} имеем $(U, C) = \left(U, \sum_{\sigma \in S_n^1} \nu_\sigma (T_0^\sigma - T_0) \right) = \sum_{\sigma \in S_n^1} \nu_\sigma (U, T_0^\sigma - T_0)$.

Ввиду неотрицательности коэффициентов ν_σ для всех σ из S_n^1 требуемые неравенства $(U, C) \geq 0$ при всех U из \mathbf{U} , очевидно, будут выполняться, если справедливы неравенства $(U, T_0^\sigma - T_0) \geq 0$ для всех U из \mathbf{U} и σ из S_n^1 , которые равносильны неравенствам $(U, T_0^\sigma) \geq (U, T_0)$. По теореме 3 последние неравенства справедливы, так как матрицы U из \mathbf{U} являются направляющими крайних лучей \mathbf{K}^\perp и, следовательно, принадлежат конусу Кальмансона $\mathbf{K} = \mathbf{L} + \mathbf{K}^\perp$. Лемма 7 доказана.

Введем в рассмотрение транспозиции $\sigma = (i, k)$, где $i = 2, \dots, n-2$, $k = i+1, \dots, n-1$. Напомним, что транспозицией σ называется подстановка, в которой перемещаются только два элемента.

Лемма 8.

(а) Если $B \in \mathbf{B}_1 \setminus \{B_{i-1}, B_{k-1}, B_k, B_{i-1k-1}, B_{i-1k}\}$, $2 \leq i \leq n-2$, $1 \leq i \leq k-1 \leq n-2$, то в разложение матрицы $B^{(i,k)}$ по базису \mathbf{B}_1 не входит матрица B_i ;

(б) матрицы $B_{i-1}^{(i,k)}$, $B_{k-1}^{(i,k)}$, $B_k^{(i,k)}$, $B_{i-1k-1}^{(i,k)}$, $B_{i-1k}^{(i,k)}$, $2 \leq i \leq n-2$, $1 \leq i \leq k-1 \leq n-2$, имеют следующие разложения по базису \mathbf{B}_1 :

$$\begin{aligned} B_{i-1}^{(i,k)} &= B_{i-1} + B_i + \sum_{s=i+1}^{k-1} B_s, & B_{k-1}^{(i,k)} &= -B_i - \sum_{s=i+1}^{k-2} B_s, \\ B_k^{(i,k)} &= B_i + \sum_{s=i+1}^k B_s, \\ B_{i-1k-1}^{(i,k)} &= B_i + \sum_{s=i+1}^{k-1} B_s + \sum_{u=1}^{i-2} \sum_{v=i}^{k-2} B_{uv} + \sum_{u=i}^{n-2} \sum_{v=k}^{n-1} B_{uv}, \\ B_{i-1k}^{(i,k)} &= -B_i + B_{i-1k} - \sum_{s=i+1}^{k-1} B_s - \sum_{u=1}^{i-2} \sum_{v=i}^{k-1} B_{uv} - \sum_{u=1}^{k-1} \sum_{v=k+1}^{n-1} B_{uv}. \end{aligned}$$

Доказательство. Для матриц B_r при $r \neq i-1, i, k-1, k$ с учетом (2), свойств перенумерованных матриц (6), (7) и свойств транспозиции $\sigma = (i, k)$ следуют равенства

$$\begin{aligned} B_r^\sigma &= F_{\sigma(1)\sigma(r)} + F_{\sigma(r+1)\sigma(n)} - F_{\sigma(1)\sigma(r+1)} - F_{\sigma(r)\sigma(n)} \\ &= F_{1r} + F_{r+1n} - F_{1r+1} - F_{rn} = B_r. \end{aligned}$$

По аналогии устанавливается справедливость равенств $B_{pq}^\sigma = B_{pq}$ при $p \neq i-1, i$ и $q \neq k-1, k$. Из соотношений (2), (6), (7), (11) и свойств транспозиции $\sigma = (i, k)$ для матрицы B_i следует, что

$$\begin{aligned} B_i^\sigma &= F_{\sigma(1)\sigma(i)} + F_{\sigma(i+1)\sigma(n)} - F_{\sigma(1)\sigma(i+1)} - F_{\sigma(i)\sigma(n)} = F_{1k} + F_{i+1n} - F_{1i+1} - F_{kn} \\ &= -B'_{1i+1kn} = - \sum_{s=i+1}^{k-1} B_s. \end{aligned}$$

Для матриц B_{pq} , где $p = i$ и $q = k-1, k$, учитывая свойства транспозиции $\sigma = (i, k)$, соотношения (2), (6), (7), (9)–(11) и лемму 2, получаем

$$\begin{aligned} B_{ik-1}^\sigma &= F_{\sigma(i)\sigma(k)} + F_{\sigma(i+1)\sigma(k-1)} - F_{\sigma(i)\sigma(k-1)} - F_{\sigma(i+1)\sigma(k)} \\ &= F_{ki} + F_{i+1k-1} - F_{kk-1} - F_{i+1i} = B_{ik-1} - B'_{ii+1k-1k} \\ &= B_{ik-1} - \sum_{s=i+1}^{k-2} B_s - \sum_{u=1}^{i-1} \sum_{v=i+1}^{k-2} B_{uv} - \sum_{u=i+1}^{k-2} \sum_{v=k}^{n-1} B_{uv}, \\ B_{ik}^\sigma &= F_{\sigma(i)\sigma(k+1)} + F_{\sigma(i+1)\sigma(k)} - F_{\sigma(i)\sigma(k)} - F_{\sigma(i+1)\sigma(k+1)} \\ &= F_{kk+1} + F_{i+1i} - F_{ki} - F_{i+1k+1} = \\ B'_{ii+1kk+1} &= B'_{1i+1kn} + B''_{1ii+1k} + B''_{i+1kk+1n} \\ &= \sum_{s=i+1}^{k-1} B_s + \sum_{u=1}^{i-1} \sum_{v=i+1}^{k-1} B_{uv} + \sum_{u=i+1}^{k-1} \sum_{v=k+1}^{n-1} B_{uv}. \end{aligned}$$

Из полученных соотношений следует справедливость предложения (а). Предложение (б) леммы 8 доказывается аналогичным образом с помощью леммы 2 и соотношений (2), (6), (7). Лемма 8 доказана.

Переходим к формулировке и доказательству основного утверждения данной статьи.

Теорема 4. Полиэдр P_{KAL} является релаксацией политопа $P_{\text{СЗК}}$, для которой выполняются свойства (13).

Доказательство. В силу леммы 5 $P_{\text{KAL}} \subseteq \text{aff } P_{\text{СЗК}}$, что влечет

$\dim \mathbf{P}_{\text{KAL}} \leq \dim(\text{aff } \mathbf{P}_{\text{CЗК}})$. Далее по лемме 7 выполняется включение $\mathbf{P}_{\text{CЗК}} \subseteq \left(T_0 + \tilde{\mathbf{P}}^\perp\right)^\sigma$ для произвольных $\sigma \in S_n^1$, из которого следует включение $\mathbf{P}_{\text{CЗК}} \subseteq \bigcap_{\sigma \in S_n^1} \left(T_0 + \tilde{\mathbf{K}}^\perp\right)^\sigma = \mathbf{P}_{\text{KAL}}$. Поэтому $\dim \mathbf{P}_{\text{CЗК}} \leq \dim \mathbf{P}_{\text{KAL}}$.

Из приведенных неравенств и теоремы 2 получаем равенства $\dim \mathbf{P}_{\text{CЗК}} = \dim \mathbf{P}_{\text{KAL}} = n(n-3)/2$, из которых следует, что \mathbf{P}_{KAL} имеет в $\text{aff } \mathbf{P}_{\text{CЗК}}$ полную размерность. Таким образом, согласно [7, с. 161] каждая вершина V из $\text{vert } \mathbf{P}_{\text{KAL}}$ определяется некоторой подсистемой системы $\text{slu } \mathbf{P}_{\text{KAL}}$ ранга $n(n-3)/2$, в которой каждое неравенство обращается матрицей V в равенство. Так как множество $\text{vert } \mathbf{P}_{\text{CЗК}}$, совпадающее по лемме 3 с множеством матриц \mathbf{T} , также содержится в \mathbf{P}_{KAL} ввиду $\mathbf{P}_{\text{CЗК}} \subseteq \mathbf{P}_{\text{KAL}}$, то для доказательства включения $\text{vert } \mathbf{P}_{\text{CЗК}} \subseteq \text{vert } \mathbf{P}_{\text{KAL}}$ достаточно убедиться в существовании для матриц из $\mathbf{T} = \text{vert } \mathbf{P}_{\text{CЗК}}$ подсистем системы $\text{slu } \mathbf{P}_{\text{KAL}}$ указанного выше вида.

Выберем в \mathbf{T} произвольную матрицу T_0^σ , где $\sigma \in S_n^1$, и убедимся, что искомой системой является система $\text{slu } \mathbf{U}^\sigma$. Действительно, по лемме 6 ранг системы $\text{slu } \mathbf{U}^\sigma$ равен $n(n-3)/2$ и в силу (6) выполняются равенства $(\mathbf{U}^\sigma, T_0^\sigma) = \left((\mathbf{U}^\sigma)^{\sigma^{-1}}, (T_0^\sigma)^{\sigma^{-1}}\right) = (\mathbf{U}, T_0)$, т. е. каждое неравенство из системы $\text{slu } \mathbf{U}^\sigma$ обращается матрицей T_0^σ в равенство. Таким образом, справедливо включение $\text{vert } \mathbf{P}_{\text{CЗК}} \subseteq \text{vert } \mathbf{P}_{\text{KAL}}$. Следовательно, для завершения доказательства теоремы 4 осталось убедиться в том, что полиэдр \mathbf{P}_{KAL} — политоп, т. е. ограничен.

Согласно [7, с. 164] полиэдр \mathbf{P}_{KAL} представим в виде $\mathbf{P}_{\text{KAL}} = \mathbf{P}' + \text{char. cone } \mathbf{P}_{\text{KAL}}$, где \mathbf{P}' — некоторый политоп, $\text{char. cone } \mathbf{P}_{\text{KAL}}$ — характеристический конус полиэдра \mathbf{P}_{KAL} , который совпадает с множеством решений однородной системы линейных неравенств $\text{slu}(\text{char. cone } \mathbf{P}_{\text{KAL}}) = \{(U^\sigma, Y) \geq 0 \mid U \in \mathbf{U}, \sigma \in S_n^1\}$. Из приведенного представления следует, что \mathbf{P}_{KAL} — ограничен, если $\text{char. cone } \mathbf{P}_{\text{KAL}} = \{O\}$. Так как $\tilde{\mathbf{K}}^\perp$ совпадает с множеством решений подсистемы $\text{slu } \mathbf{U}$ системы неравенств $\text{slu}(\text{char. cone } \mathbf{P}_{\text{KAL}})$, то $\text{char. cone } \mathbf{P}_{\text{KAL}} \subseteq \tilde{\mathbf{K}}^\perp \subseteq \mathbf{L}^\perp$. Следовательно, произвольная матрица Y из $\text{char. cone } \mathbf{P}_{\text{KAL}}$ представима в виде линейной комбинации матриц из множества \mathbf{B}_1 , являющегося базисом \mathbf{L}^\perp , т. е. для матрицы Y имеет место равенство

$$Y = \sum_{r=2}^{n-2} \mu_r B_r + \sum_{p=1}^{n-3} \sum_{q=p+2}^{n-1} \mu_{pq} B_{pq}, \quad \mu_r, \mu_{pq} \in \mathbb{R}. \quad (14)$$

Покажем, что для коэффициентов из представления (14) матрицы Y

выполняются равенства

$$\begin{aligned} \mu_r = 0, \quad r = 2, \dots, n-2, \quad \mu_{pq} = 0, \quad p = 1, \dots, n-3, \\ q = p+2, \dots, n-1, \end{aligned} \quad (15)$$

из которых следует справедливость $\text{char. cone } \mathbf{P}_{\text{KAL}} = \{O\}$, т. е. ограниченность полиэдра \mathbf{P}_{KAL} . Сначала убедимся в том, что коэффициенты из представления (14) неположительны, т. е.

$$\begin{aligned} \mu_r \leq 0, \quad r = 2, \dots, n-2, \quad \mu_{pq} \leq 0, \quad p = 1, \dots, n-3, \\ q = p+2, \dots, n-1. \end{aligned} \quad (16)$$

Из определения $\text{char. cone } \mathbf{P}_{\text{KAL}}$, (14) и соотношения (5) следует справедливость соотношений

$$0 \leq (U_r, Y) = \mu_r (U_r, B_r), \quad 0 \leq (U_{pq}, Y) = \mu_{pq} (U_{pq}, B_{pq}),$$

при всех $2 \leq r \leq n-2$, $1 \leq p \leq q-2 \leq n-3$. Отсюда в силу неравенств $(U_r, B_r) < 0$, $(U_{pq}, B_{pq}) < 0$, следуют неравенства (16).

Теперь укажем такую однородную систему линейных неравенств, зависящую от переменных μ_r и μ_{pq} , где $2 \leq r \leq n-2$ и $1 \leq p \leq q-2 \leq n-3$, что ее объединение с (16) совпадает с равенствами (15). Рассмотрим транспозиции (i, k) , где $2 \leq i \leq n-2$, $i+1 \leq k \leq n-1$. В силу (6) и (14) произвольная матрица $Y^{(i,k)}$ представима в виде линейной комбинации перенумерованных матриц из \mathbf{B}_1 :

$$Y^{(i,k)} = \sum_{r=2}^{n-2} \mu_r B_r^{(i,k)} + \sum_{p=1}^{n-3} \sum_{q=p+2}^{n-1} \mu_{pq} B_{pq}^{(i,k)}, \quad \mu_r, \mu_{pq} \in \mathbb{R}. \quad (17)$$

Так как в силу леммы 4 пространство \mathbf{L}^\perp инвариантно относительно S_n^1 , то матрицы $B_r^{(i,k)}$ и $B_{pq}^{(i,k)}$ из (17) принадлежат пространству \mathbf{L}^\perp . Следовательно они представимы в виде линейных комбинаций матриц из \mathbf{B}_1 . Подставляя в (17) вместо матриц $B_r^{(i,k)}$ и $B_{pq}^{(i,k)}$, где $2 \leq r \leq n-2$ и $1 \leq p \leq q-2 \leq n-3$, их соответствующие представления в виде линейных комбинаций матриц из \mathbf{B}_1 и группируя коэффициенты при каждой матрице B из \mathbf{B}_1 , с учетом леммы 8 получим следующие разложения матриц $Y^{(i,k)}$, $2 \leq i \leq n-2$, $i+1 \leq k \leq n-1$, по базису \mathbf{B}_1 :

$$\begin{aligned} Y^{(i,k)} = \sum_{B \in \mathbf{B}_1 \setminus \{B_i\}} \nu_{B,i,k} B \\ + (\mu_{i-1} - \mu_{k-1} + \mu_k + \mu_{i-1k-1} - \mu_{i-1k}) B_i, \end{aligned} \quad (18)$$

где $\nu_{B,i,k}$ — некоторые линейные функции, зависящие от коэффициентов μ_r и μ_{pq} , $2 \leq r \leq n-2$, $1 \leq p \leq q-2 \leq n-3$. Так как матрица $Y \in \text{char. cone } \mathbf{P}_{\text{KAL}}$, то $(U_i^{(i,k)}, Y) \geq 0$ при $2 \leq i \leq n-2$, $1 \leq i \leq k-1 \leq n-2$. Отсюда с учетом (18), (5) и (6) следует справедливость соотношений $0 \leq (U_i^{(i,k)}, Y) = (U_i, Y^{(i,k)}) = (\mu_{i-1} - \mu_{k-1} + \mu_k + \mu_{i-1k-1} - \mu_{i-1k})(U_i, B_i)$ при всех $2 \leq i \leq n-2$, $1 \leq i \leq k-1 \leq n-2$. Полученные соотношения и неравенства $(U_i, B_i) < 0$, которые в силу теоремы 1 справедливы при всех $i = 2, \dots, n-2$, приводят к системе неравенств

$$\begin{aligned} \mu_{i-1} - \mu_{k-1} + \mu_k + \mu_{i-1k-1} - \mu_{i-1k} &\leq 0, \\ i = 2, \dots, n-2, \quad k = i+1, \dots, n-1. \end{aligned} \quad (19)$$

Учитывая, что матрицы B_1, B_{n-1}, B_{ii-1} не принадлежат \mathbf{B}_1 при $i = 2, \dots, n-2$ (так как для указанных номеров они вообще не определялись), то соответствующие им коэффициенты в (16) можно считать равными нулю, т. е. $\mu_1 = \mu_{n-1} = \mu_{i-1i} = 0$ при всех $i = 2, \dots, n-2$.

Покажем, что из (16) и (19) следует (15). Предположим, что в (14) среди μ_r , где $r = 2, \dots, n-2$, есть ненулевые и пусть μ_i — первый из них, т. е. $\mu_2 = \dots = \mu_{i-1} = 0$. Тогда, просуммировав по $k = i+1, \dots, n-1$ неравенства $\mu_{i-1} - \mu_{k-1} + \mu_k + \mu_{i-1k-1} - \mu_{i-1k} \leq 0$, получим неравенство-следствие системы (19) вида $\sum_{k=i+1}^{n-1} (\mu_{i-1} - \mu_{k-1} + \mu_k + \mu_{i-1k-1} - \mu_{i-1k}) \leq 0$.

Несложные преобразования левой части неравенства-следствия показывают, что она равна

$$\begin{aligned} &(n-i-1)\mu_{i-1} - \sum_{k=i+1}^{n-1} \mu_{i-1} + \sum_{k=i+1}^{n-1} \mu_k + \sum_{k=i+1}^{n-1} \mu_{i-1k-1} - \sum_{k=i+1}^{n-1} \mu_{i-1k} \\ &= - \sum_{k=i}^{n-2} \mu_k + \sum_{k=i+1}^{n-1} \mu_k + \sum_{k=i}^{n-2} \mu_{i-1k} - \sum_{k=i+1}^{n-1} \mu_{i-1k} + \sum_{k=i-1}^{n-2} (\mu_{i-1k} - \mu_{i-1k}) - \mu_{i-1n-1} \\ &= -\mu_i - \mu_{i-1n-1}, \end{aligned}$$

так как $\mu_{i-1} = \mu_{n-1} = \mu_{i-1i} = 0$. Таким образом, полученное выше неравенство-следствие равносильно неравенству $\mu_i + \mu_{i-1n-1} \geq 0$, из которого с учетом неравенства $\mu_i \leq 0$, $\mu_{i-1n-1} \leq 0$ следуют равенства $\mu_i = 0$, $\mu_{i-1n-1} = 0$. Таким образом, доказано равенство нулю всех коэффициентов вида μ_i и μ_{i-1n-1} из (14) при всех $i = 2, \dots, n-2$. Далее из равенств $\mu_i = 0$, где $i = 2, \dots, n-2$, и (19) следует справедливость неравенства $\mu_{i-1k-1} - \mu_{i-1k} \leq 0$ при всех $i = 2, \dots, n-2$, $k = i+1, \dots, n-1$,

т. е. для каждого фиксированного i , где $2 \leq i \leq n-2$, имеет место цепочка неравенств $\mu_{i-1i} \leq \mu_{i-1i+1} \leq \dots \leq \mu_{i-1n-2} \leq \mu_{i-1n-1}$, из которой в силу $\mu_{i-1i} = 0$ и $\mu_{i-1n-1} = 0$, следуют равенства $\mu_{i-1i+1} = \mu_{i-1i+2} = \dots = \mu_{i-1n-3} = \mu_{i-1n-1} = 0$ при любом $i = 2, \dots, n-2$. Таким образом, доказана справедливость равенств (15) для коэффициентов из представления вида (14) произвольной матрицы Y , принадлежащей конусу $\text{char. cone } \mathbf{P}_{\text{KAL}}$. Тем самым доказана ограниченность полиэдра \mathbf{P}_{KAL} . Теорема 4 доказана.

4. Заключение

Теоретическая и практическая значимость построения релаксаций политопа задачи о коммивояжере обусловлена тем, что до настоящего времени не получено его полиэдрального описания. Выделены лишь некоторые достаточно представительные классы его фасет, используемые в методах отсечения, и построены отдельные его релаксации [5, 21, 25], которые позволяют применять хорошо развитый аппарат линейного программирования для вычисления нижних оценок оптимальных значений функционала ЗК [21, 25]. К настоящему времени с помощью предложенной методики, использующей сильно разрешимые случаи задачи о коммивояжере, помимо \mathbf{P}_{KAL} , построены релаксации ее политопа на основе условий Супника [28] и обобщенных условий Супника [3], которые также как и условия Кальмансона гарантируют сильную разрешимость ЗК. Система неравенств $\text{slu } \mathbf{P}_{\text{KAL}}$, описывающая релаксационный политоп \mathbf{P}_{KAL} , является избыточной, в чем нетрудно убедиться. Выделение в ней неизбыточной подсистемы, эквивалентной системе $\text{slu } \mathbf{P}_{\text{KAL}}$, представляет определенный теоретический и практический интерес и является предметом дальнейших исследований. Следует отметить, что как полученные ранее [25] релаксации СЗК, так и \mathbf{P}_{KAL} могут быть использованы для выявления фасет политопа СЗК, которые играют важную роль в методах „ветвей и границ“ и методах отсечений, ориентированных на решение СЗК.

ЛИТЕРАТУРА

1. Буркард Р. Е., Демиденко В. М., Рудольф Р. Обобщенные условия Супника и Кальмансона и их применение к симметрической и несимметрической задаче о коммивояжере // Весці Акадэміі навук Беларусі. Сер. фіз.-мат. навук. 1996. № 3. С. 69–74.
2. Демиденко В. М. Специальные случаи задачи о бродячем торговце с симметрической матрицей // Докл. АН БССР. 1980. Т. 24, № 2. С. 105–108.

3. Демиденко В. М. Обобщение условий Супника на несимметрический случай // Тр. Ин-та математики НАН Беларуси. Т. 3. Минск, 1999. С. 141–148.
4. Демиденко В. М. Описание конуса матриц Кальмансона в пространстве минимальной размерности // Весці Нацыянальнай Акадэміі навук Беларусі. Сер. фіз.-мат. навук. 2000. № 3. С. 116–122.
5. Емеличев В. А., Ковалев М. М., Кравцов М. К. Многогранники, графы, оптимизация. М.: Наука, 1981.
6. Супруненко Д. А. Группы подстановок. Минск: Наука і тэхніка, 1996.
7. Схрейвер А. Теория линейного и целочисленного программирования в двух томах. Т. 1. Пер. с англ. М.: Мир, 1991.
8. Черников С. Н. Линейные неравенства. М.: Наука, 1968.
9. Burkard R. E., Deĭneko V. G., van Dal R., van der Veen J. A. A., Woeginger G. J. Well-solvable special cases of the TSP: a survey // SIAM Rev. 1998. V. 40, N. 3. P. 496–546.
10. Burkard R. E., Demidenko V. M., Rudolf R. A general approach for identifying special cases of the traveling salesman problem with a fixed optimal tour // OR Transactions of China. 1997. V. 1, N. 1. P. 41–53.
11. Burkard R. E., Klinz B., Rudolf R. Perspectives of Monge properties in optimization // Discrete Appl. Math. 1996. V. 70, N 2. P. 95–161.
12. Dantzig G. B., Fulkerson D. R., Johnson S. M. Solution of a large-scale traveling-salesman problem // J. Operations Res. Soc. Amer. 1954. V. 2. P. 393–410.
13. Deĭneko V. G., Rudolf R., Woeginger G. J. Sometimes traveling is easy: the master tour problem. Graz, 1994. (Report / Institute of Mathematics. Techn. Univ. Graz; N. 15).
14. Demidenko V. M. An extension of Supnick conditions for the asymmetric traveling salesman problem and its application // ECCO VIII. Abstractes. Poznan, 1995. P. 26.
15. Demidenko V. M. Kanonische Beschreibung des Kegels von Mongeschen Matrizen // Minsk, 1996. (Preprint / Akademie der Wissenschaften von Belarus. Institut für Mathematik; № 7(519)).
16. Demidenko V. M., Rudolf R. A note on Kalmanson matrices // Optimization. 1997. V. 40, N 3. P. 285–294.
17. Guy R., Hanani H., Sauer N., Schonheim J. Combinatorial structures and their applications. New York: Gordon and Breach, 1970.
18. Grötschel M. The monotone 2-matching polytope on a complete graph // Oper. Res. Verfahren. 1977. V. 24. P. 77–84.

19. **Grötschel M.** On the monotone symmetric travelling salesman problem: hypohamiltonian/ hypotraceable graphs and facets // *Math. Oper. Res.* 1980. V. 5, N 2. P. 285–292.
20. **Grötschel M., Pulleyblank W. R.** Clique tree inequalities and the symmetric travelling salesman problem // *Math. Oper. Res.* 1986. V. 11, N. 4. P. 537–569.
21. **Gutin G., Punnen A. P.** The traveling salesman problem and its variations. Dordrecht: Kluwer Academic Publishers, 2002.
22. **Held M., Karp R. M.** The traveling-salesman problem and minimum spanning trees // *Oper. Res.* 1970. V. 18, N 6. P. 1138–1162.
23. **Held M., Karp R. M.** The traveling-salesman problem and minimum spanning trees: part II // *Math. Programming.* 1971. V. 1, N 1. P. 6–25.
24. **Kalmancon K.** Edgeconvex circuits and the traveling salesman problem // *Canad. J. Math.* 1975. V. 27, N 5. P. 1000–1010.
25. **Lawler E. L., Lenstra J. K., Rinnooy Kan A. H. G., Shmoys D. B.** The traveling salesman problem. Chichester: Wiley, 1985.
26. **Papadimitriou C. H.** The adjacency relation on the traveling salesman polytope is NP-complete // *Math. Programming.* 1978. V. 14, N 3. P. 312–324.
27. **Papadimitriou C. H., Yannakakis M.** The complexity of facets (and some facets of on the complexity) // *J. Comput. System Sci.* 1984. V. 28, N 2. P. 244–259.
28. **Supnick F.** Extreme Hamiltonian lines // *Annals of Math.* 1957. V. 66. P. 179–201.

Адрес автора:

Институт математики НАН Беларуси,
ул. Сурганова, 11,
220072 Минск, Беларусь.
E-mail: demidenko@im.bas-net.by

Статья поступила
20 августа 2001 г.