



Общероссийский математический портал

В. Г. Жадан, Об одном варианте допустимого аффинно-масштабирующего метода для полуопределенного программирования, *Тр. ИММ УрО РАН*, 2014, том 20, номер 2, 145–160

Использование Общероссийского математического портала Math-Net.Ru подразумевает, что вы прочитали и согласны с пользовательским соглашением  
<http://www.mathnet.ru/rus/agreement>

Параметры загрузки:

IP: 18.226.34.78

5 ноября 2024 г., 00:17:42



УДК 519.856

## ОБ ОДНОМ ВАРИАНТЕ ДОПУСТИМОГО АФФИННО-МАСШТАБИРУЮЩЕГО МЕТОДА ДЛЯ ПОЛУОПРЕДЕЛЕННОГО ПРОГРАММИРОВАНИЯ<sup>1</sup>

В. Г. Жадан

Рассматривается линейная задача полуопределенного программирования. Для ее решения предлагается прямой допустимый аффинно-масштабирующий метод, в котором точки итерационного процесса могут принадлежать границе допустимого множества.

Ключевые слова: линейная задача полуопределенного программирования, прямой аффинно-масштабирующий метод, наискорейший спуск.

V. G. Zhadan. On a variant of a feasible affine scaling method for semidefinite programming.

A linear problem of semidefinite programming is considered. For its solution, a primal feasible affine scaling method is proposed, in which the points of the iterative process may belong to the boundary of the feasible set.

Keywords: linear semidefinite programming problem, primal affine scaling method, steepest descent.

### Введение

Линейные задачи полуопределенного программирования представляют собой важный раздел линейной оптимизации [1]. Данные задачи интенсивно изучаются начиная с 90-х годов прошлого века [2]. За это время были разработаны различные численные методы их решения, главным образом аффинно-масштабирующего типа (прямые, двойственные и прямо-двойственные). В частности, в [3] был предложен один из вариантов прямого метода внутренней точки, который также можно трактовать как аффинно-масштабирующий. Было показано, что метод обладает локальной сходимостью. Если стартовая точка в таком методе берется из относительной внутренней допустимого множества, то метод при надлежащем выборе шага перемещения ведет себя как релаксационный, т. е. все последующие точки принадлежат допустимому множеству и значение целевой функции убывает от итерации к итерации. Поэтому возникает идея брать максимально возможный шаг, чтобы увеличить эффективность метода и сделать его глобально сходящимся. Однако такая стратегия выбора шага приводит к тому, что на какой-то итерации точка может оказаться на границе допустимого множества и направление перемещения, подсчитанное в этой точке, выводит за его пределы. Выходом из этой ситуации может служить изменение правых частей в граничных точках, которое не позволяло бы траекториям покидать допустимое множество. Возможный подход к такому изменению был рассмотрен в [4], где направление перемещения строилось в виде суммы двух направлений, одно из которых принадлежит минимальной грани конуса положительно полуопределенных матриц, содержащей текущую точку, а второе — сопряженной грани. В настоящей работе также используется идея разбиения направления на две составляющие. Однако теперь в качестве второго направления берется собственный вектор двойственной невязки, подсчитанный в этой точке. Данное изменение правых частей является в некотором смысле обобщением подхода, применявшегося в [5] для задач линейного программирования.

<sup>1</sup>Работа выполнена при поддержке РФФИ (проект 14-07-00805), программы ведущих научных школ (НШ-4640.2014.1) и программы Президиума РАН П-18.

Работа состоит из пяти разделов. В разд. 1 дается постановка задачи и приводятся некоторые сведения о геометрических свойствах допустимого множества. Основной вариант допустимого метода описывается в разд. 2. В разд. 3 рассматривается вариант метода, когда направление перемещения принадлежит минимальной грани. Совместное направление, при котором возможен сход с минимальной грани, строится в разд. 4. Наконец, в разд. 5 показывается, что траектория при таком выборе направления перемещения, а также шага перемещения из условия наискорейшего спуска не покидает допустимое множество и сходится глобально.

## 1. Задача полуопределенного программирования

Пусть  $\mathbb{S}^n$  обозначает пространство симметричных матриц порядка  $n$ . Пусть, кроме того,  $\mathbb{S}_+^n$  и  $\mathbb{S}_{++}^n$  — подмножества из  $\mathbb{S}^n$ , состоящие соответственно из положительно полуопределенных и положительно определенных матриц. Множество  $\mathbb{S}_+^n$  является конусом в  $\mathbb{S}^n$ , множество  $\mathbb{S}_{++}^n$  — его внутренностью. Для указания на то, что матрица  $M \in \mathbb{S}^n$  положительно полуопределена (положительно определена), будем пользоваться также неравенством  $M \succeq 0$  ( $M \succ 0$ ). Конус  $\mathbb{S}_+^n$  не является полиэдральным, его размерность равняется так называемому “треугольному” числу  $n_{\Delta} = n(n+1)/2$ .

Скалярное (внутреннее) произведение между двумя квадратными матрицами  $L$  и  $M$  порядка  $n$  определяется как след матрицы  $L^T M$  и обозначается

$$L \bullet M = \text{tr}(L^T M) = \sum_{i,j=1}^n l_{ij} m_{ij},$$

где  $l_{ij}$  и  $m_{ij}$  —  $(ij)$ -элементы соответственно матриц  $L$  и  $M$ . Если  $L$  и  $M$  — две положительно полуопределенные матрицы из  $\mathbb{S}^n$ , то  $L \bullet M \geq 0$  и  $L \bullet M = 0$  в том и только том случае, когда  $LM = ML = 0_{nn}$ . Более того, согласно теореме Фейера (о следе) матрица  $L \in \mathbb{S}^n$  положительно полуопределена тогда и только тогда, когда  $L \bullet M \geq 0$  для всех  $M \succeq 0$ , т. е. конус  $\mathbb{S}_+^n$  является *самосопряженным*.

Рассмотрим задачу полуопределенного программирования следующего вида:

$$\begin{aligned} \min C \bullet X, \\ A_i \bullet X = b^i, \quad i \in J^m, \quad X \succeq 0. \end{aligned} \quad (1.1)$$

Здесь и ниже:  $J^k$  — множество индексов от 1 до  $k$ , матрицы  $C$ ,  $X$  и  $A_i$ ,  $i \in J^m$ , принадлежат пространству  $\mathbb{S}^n$ .

Двойственной к (1.1) является задача

$$\begin{aligned} \max \langle b, u \rangle, \\ \sum_{i=1}^m u^i A_i + V = C, \quad V \succeq 0, \end{aligned} \quad (1.2)$$

в которой  $b = (b^1, \dots, b^m)^T \in \mathbb{R}^m$ ,  $V \in \mathbb{S}^n$ , угловые скобки обозначают обычное евклидово скалярное произведение в  $\mathbb{R}^m$ . Предполагается, что задачи (1.1) и (1.2) имеют решения. Кроме того, считаем, что матрицы  $A_i$ ,  $i \in J^m$ , линейно независимы и  $C$  не принадлежит линейному подпространству, порожденному этими матрицами.

Обозначим допустимое множество в исходной задаче (1.1) через  $\mathcal{F}_P$ , т. е.

$$\mathcal{F}_P = \mathcal{F}_A \cap \mathbb{S}_+^n, \quad \mathcal{F}_A = \{X \in \mathbb{S}^n : A_i \bullet X = b^i, i \in J^m\}.$$

Его относительной внутренностью является множество  $\mathcal{F}_P^0 = \mathcal{F}_P \cap \mathbb{S}_{++}^n$ .

Ниже нам потребуются некоторые известные результаты (см., например, [2]), касающиеся геометрических свойств допустимого множества  $\mathcal{F}_P$ . Для произвольной матрицы  $M$  обозначим через  $\mathcal{R}(M)$  пространство ее столбцов, через  $\mathcal{N}(M)$  — ее нуль-пространство (ядро).

Рассмотрим сначала конус  $\mathbb{S}_+^n$ . Грани конуса  $\mathbb{S}_+^n$  тесно связаны с подпространствами  $\mathcal{L}$  пространства  $\mathbb{R}^n$ , а именно  $\mathcal{G}$  есть грань  $\mathbb{S}_+^n$  тогда и только тогда, когда

$$\mathcal{G} = \mathcal{G}(\mathcal{L}) = \{X \in \mathbb{S}_+^n : \mathcal{R}(X) \subseteq \mathcal{L}\}$$

для некоторого  $\mathcal{L} \subset \mathbb{R}^n$ . Если размерность  $\mathcal{L}$  равна  $r$ , то  $\text{rank } X \leq r$  для всех элементов  $X$  из  $\mathcal{G}(\mathcal{L})$ , а размерность  $\mathcal{G}(\mathcal{L})$  равняется  $r_\Delta$ . Сама матрица  $X$  может быть представлена в виде  $X = Q\Lambda Q^T$ , где  $Q$  — матрица полного ранга размера  $n \times r$  и  $\Lambda \in \mathbb{S}_+^r$ . Для всех матриц  $X \in \mathcal{G}(\mathcal{L})$  матрица  $Q$  одна и та же. Сопряженная грань  $\mathcal{G}^*(\mathcal{L})$  к грани  $\mathcal{G}(\mathcal{L})$  определяется как грань, соответствующая ортогональному подпространству  $\mathcal{L}^\perp$ , т. е.  $\mathcal{G}^*(\mathcal{L}) = \mathcal{G}(\mathcal{L}^\perp)$ .

Для точки  $X \in \mathbb{S}_+^n$  обозначим через  $\mathcal{G}_{\min}(X; \mathbb{S}_+^n)$  минимальную грань конуса  $\mathbb{S}_+^n$ , содержащую  $X$ :

$$\mathcal{G}_{\min}(X; \mathbb{S}_+^n) = \{Y \in \mathbb{S}_+^n : \mathcal{R}(Y) \subseteq \mathcal{R}(X)\}.$$

Таким образом, если матрица  $X \in \mathbb{S}_+^n$  имеет ранг  $r$ , то грань  $\mathcal{G}_{\min}(X; \mathbb{S}_+^n)$  изоморфна конусу  $\mathbb{S}_+^r$  и, следовательно, имеет размерность  $r_\Delta$ . Сопряженная грань  $\mathcal{G}_{\min}^*(X; \mathbb{S}_+^n)$  изоморфна конусу  $\mathbb{S}_+^{n-r}$  и имеет размерность  $(n-r)_\Delta$ .

Обратимся теперь к допустимому множеству  $\mathcal{F}_P$  в прямой задаче. Для матрицы  $X \in \mathcal{F}_P$  обозначим через  $\mathcal{G}_{\min}(X; \mathcal{F}_P)$  минимальную грань множества  $\mathcal{F}_P$ , содержащую  $X$ . Если для  $X \in \mathcal{F}_P$  минимальная грань совпадает с ней самой, то такая матрица является крайней точкой множества  $\mathcal{F}_P$ .

Допустимое множество  $\mathcal{F}_P$  есть пересечение конуса  $\mathbb{S}_+^n$  с аффинным множеством  $\mathcal{F}_A$ . Так как пересечение двух выпуклых множеств является гранью тогда и только тогда, когда оно является пересечением двух граней, то грань множества  $\mathcal{F}_P$  определяется как  $\mathcal{G}(\mathcal{L}) \cap \mathcal{F}_A$ , а минимальная грань для  $X \in \mathcal{F}_P$  есть теперь

$$\mathcal{G}_{\min}(X; \mathcal{F}_P) = \mathcal{G}_{\min}(X; \mathbb{S}_+^n) \cap \mathcal{F}_A = \{Y \in \mathcal{F}_P : \mathcal{R}(Y) \subseteq \mathcal{R}(X)\}.$$

Пусть  $r$  есть ранг матрицы  $X$  и  $X = QQ^T$ , где  $Q$  — матрица полного ранга размера  $n \times r$ . Положим  $A_i^Q = Q^T A_i Q$ ,  $i \in J^m$ . Размерность грани  $\mathcal{G}_{\min}(X; \mathcal{F}_P)$  равняется величине

$$\dim \mathcal{G}_{\min}(X; \mathcal{F}_P) = r_\Delta - \text{rank}[A_1^Q, \dots, A_m^Q]. \quad (1.3)$$

Из (1.3), в частности, следует, что матрица  $X$  ранга  $r$  является крайней точкой множества  $\mathcal{F}_P$  тогда и только тогда, когда  $\text{rank}[A_1^Q, \dots, A_m^Q] = r_\Delta$ . Для линейно независимых матриц  $A_1, A_2, \dots, A_m$  данное равенство может выполняться только в случае, когда  $r_\Delta \leq m$ .

Возьмем произвольную матрицу  $X$  из допустимого множества  $\mathcal{F}_P$  ранга  $r$ . Предположим, что

$$X = Q \text{Diag}(\eta_1, \dots, \eta_r, 0, \dots, 0) Q^T, \quad (1.4)$$

где  $Q$  — ортогональная матрица порядка  $n$ . Касательное пространство к  $\mathbb{S}_+^n$  в  $X$  имеет следующий вид [6]:

$$\mathcal{T}_X = \left\{ Q \begin{bmatrix} G & H \\ H^T & 0 \end{bmatrix} Q^T : G \in \mathbb{S}^r, H \in \mathbb{R}^{r \times (n-r)} \right\}.$$

Здесь  $\mathbb{R}^{k \times l}$  — пространство  $(k \times l)$ -матриц. Размерность  $\mathcal{T}_X$  определяется рангом матрицы  $X$  и вычисляется как

$$\dim \mathcal{T}_X = r_\Delta + r(n-r) = n_\Delta - (n-r)_\Delta.$$

Если матрица  $\Delta X \in \mathcal{T}_X$  и  $H \neq 0_{r(n-r)}$ , то  $X \pm \alpha \Delta X$  не содержится в  $\mathbb{S}_+^n$  для  $\alpha > 0$ .

Обозначим через  $\mathcal{N}_A$  подпространство в  $\mathbb{S}^n$ , параллельное аффинному множеству  $\mathcal{F}_A$ . Размерность  $\mathcal{N}_A$  в силу сделанного предположения о линейной независимости матриц  $A_i$ ,  $i \in J^m$ , равна  $n_\Delta - m$ . Дадим теперь определение невырожденной точки  $X \in \mathcal{F}_P$  для прямой задачи (1.1), следуя [7].

О п р е д е л е н и е 1.1. Точка  $X \in \mathcal{F}_P$  называется невырожденной, если  $\mathcal{T}_X + \mathcal{N}_A = \mathbb{S}^n$ .

Так как  $\dim \mathbb{S}^n = n_\Delta$ , то равенство  $\mathcal{T}_X + \mathcal{N}_A = \mathbb{S}^n$  имеет место только тогда, когда

$$\dim \mathcal{T}_X + \dim \mathcal{N}_A \geq \dim \mathbb{S}^n,$$

откуда вытекает неравенство  $m \leq n_\Delta - (n - r)_\Delta$ . Данное неравенство является необходимым условием невырожденности допустимой точки  $X$  в прямой задаче (1.1).

**О п р е д е л е н и е 1.2.** Прямая задача полуопределенного программирования (1.1) является невырожденной, если все точки  $X \in \mathcal{F}_P$  оказываются невырожденными.

Пусть  $X_*$  и  $[u_*, V_*]$  — решения соответственно задач (1.1) и (1.2). Тогда матрицы  $X_*$  и  $V_*$  коммутируют между собой и выполняется условие дополнителности  $\eta_*^i \theta_*^i = 0$ ,  $i \in J^n$ , для собственных чисел этих матриц. Условие строгой дополнителности означает, что одновременно  $\eta_*^i + \theta_*^i > 0$  для всех  $i \in J^n$ .

## 2. Допустимый аффинно-масштабирующий метод

Введем сначала дополнительные обозначения. Если  $M$  — квадратная матрица порядка  $n$ , то символом  $\text{vec } M$  обозначается прямая сумма ее столбцов, т.е. вектор-столбец длины  $n^2$ , в котором последовательно один под другим располагаются столбцы матрицы  $M$ . Для симметричных матриц имеет смысл вместо вектор-столбца  $\text{vec } M$  рассматривать вектор-столбец  $\text{hvec } M$ . В него также помещаются последовательно сверху вниз столбцы матрицы  $M$ , но не полностью, а только их нижние части, начинающиеся с диагонального элемента. Аналогичным образом определяется вектор-столбец  $\text{svect } M$ . От  $\text{hvec } M$  он отличается только тем, что все элементы, не стоящие на диагонали матрицы  $M$ , при помещении в  $\text{svect } M$  умножаются на  $\sqrt{2}$ . Как вектор  $\text{hvec } M$ , так и вектор  $\text{svect } M$  имеют длину  $n_\Delta$ .

Для перехода от вектора  $\text{vec } M$  к вектору  $\text{hvec } M$  и для обратного перехода используются специальные *элиминационные* и *дублирующие* матрицы (см. [8]). Элиминационная матрица  $\mathcal{L}_n$  для каждой квадратной матрицы  $M$  порядка  $n$  совершает преобразование  $\mathcal{L}_n \text{vec } M = \text{hvec } M$ . Напротив, дублирующая матрица  $\mathcal{D}_n$  для каждой симметричной матрицы  $M$  порядка  $n$  осуществляет обратное преобразование  $\mathcal{D}_n \text{hvec } M = \text{vec } M$ . Матрица  $\mathcal{L}_n$  имеет размер  $n_\Delta \times n^2$ , матрица  $\mathcal{D}_n$  — размер  $n^2 \times n_\Delta$ . Обе матрицы  $\mathcal{L}_n$  и  $\mathcal{D}_n$  являются матрицами полного ранга, равного  $n_\Delta$ . Матрица  $\mathcal{L}_n$  — полуортогональная, т.е.  $\mathcal{L}_n \mathcal{L}_n^T = I_{n_\Delta}$ . Кроме того,  $\mathcal{L}_n \mathcal{D}_n = I_{n_\Delta}$ .

Пусть  $E_n$  — квадратная матрица порядка  $n$ , все элементы которой равны единице. Пусть, кроме того,  $D_2$  — диагональная матрица порядка  $n_\Delta$ , на диагонали которой располагается вектор  $\text{svect } E_n$ . Наряду с матрицами  $\mathcal{L}_n$  и  $\mathcal{D}_n$  в дальнейшем будем пользоваться также матрицами  $\tilde{\mathcal{L}}_n = D_2 \mathcal{L}_n$  и  $\tilde{\mathcal{D}}_n = \mathcal{D}_n D_2^{-1}$ .

Таким образом, если  $M$  — симметричная матрица порядка  $n$ , то, как можно проверить,

$$\text{svect } M = \tilde{\mathcal{L}}_n \text{vec } M = \tilde{\mathcal{D}}_n^T \text{vec } M, \quad \text{vec } M = \tilde{\mathcal{D}}_n \text{svect } M.$$

Для матриц  $\tilde{\mathcal{L}}_n$  и  $\tilde{\mathcal{D}}_n$  сохраняется свойство  $\tilde{\mathcal{L}}_n \tilde{\mathcal{D}}_n = I_{n_\Delta}$ .

При работе с векторами вида  $\text{vec } M$  будем нумеровать их элементы не числами натурального ряда, а парами индексов из следующего набора:

$$J_{\square}^n = \{(1, 1), \dots, (n, 1), (1, 2), \dots, (n, 2), \dots, (1, n), \dots, (n, n)\}. \quad (2.1)$$

Всего в таком наборе  $n^2$  парных индексов. Номера вида  $(i, i)$ , в которых первый индекс совпадает со вторым, будем называть *диагональными*. Набор  $J_{\square}^n$  содержит  $n$  таких диагональных номеров, а именно  $(1, 1), (2, 2), \dots, (n, n)$ . Те номера  $(i, j)$  из  $J_{\square}^n$ , в которых индексы  $i$  и  $j$  отличны друг от друга, будем называть *внедиагональными*. При этом если  $i > j$ , то такой номер  $(i, j)$  называется *младшим внедиагональным* номером.

Следующий набор парных индексов удобно использовать при работе с векторами  $\text{hvec } M$  или  $\text{svec } M$ . Это набор

$$J_{\Delta}^n = \{(1, 1), \dots, (n, 1), (2, 2), \dots, (n, 2), (3, 3), \dots, (n, n)\},$$

содержащий  $n_{\Delta}$  парных индексов. В него входят только диагональные номера и младшие внедиагональные номера.

Обратимся теперь к задачам полуопределенного программирования (1.1) и (1.2). Мы предположили, что их решения существуют. Тогда в силу необходимых и достаточных условий оптимальности система равенств и неравенств

$$\begin{aligned} X \bullet V &= 0, \\ A_i \bullet X &= b^i, \quad i \in J^m, \\ V &= C - \sum_{i=1}^m u^i A_i, \\ X \succeq 0, \quad V &\succeq 0 \end{aligned} \tag{2.2}$$

обязательно имеет решение.

Обозначим через  $X \circ V$  симметризованное произведение матриц  $X$  и  $V$  из  $\mathbb{S}^n$ , т. е. матрицу  $X \circ V = (XV + VX)/2$ . Данное произведение обладает полезным свойством, а именно для матриц  $X \in \mathbb{S}_+^n$  и  $V \in \mathbb{S}_+^n$  равенство  $X \circ V = 0_{nn}$  возможно в том и только в том случае, когда  $XV = VX = 0_{nn}$ .

Воспользуемся также тем, что и равенство  $X \bullet V = 0$  для  $X$  и  $V$  из  $\mathbb{S}_+^n$  выполняется тогда и только тогда, когда  $XV = VX = 0_{nn}$ . Поэтому первое равенство из (2.2) может быть переписано в виде

$$X \circ V = 0_{nn}. \tag{2.3}$$

Заменим теперь в системе (2.2), (2.3) матричные равенства на их векторные аналоги. С учетом известной формулы  $\text{vec}(ABC) = (C^T \otimes A)\text{vec } B$ , справедливой для любых матриц  $A$ ,  $B$  и  $C$ , для которых определено произведение  $ABC$ , получаем

$$X^{\otimes} \text{vec } V = 0_{n^2}, \quad \mathcal{A}_{\text{vec}} \text{vec } X = b, \quad \text{vec } V = \text{vec } C - \mathcal{A}_{\text{vec}}^T u. \tag{2.4}$$

Здесь  $X^{\otimes}$  — кронекеровская сумма матрицы  $X$ , определяемая как

$$X^{\otimes} = [X \otimes I_n + I_n \otimes X]/2.$$

Через  $\mathcal{A}_{\text{vec}}$  обозначена матрица размера  $m \times n^2$  со строками  $\text{vec } A_i$ ,  $i \in J^m$ .

Учтем симметричность матриц. Тогда система (2.4) заменяется на следующую:

$$\tilde{X}^{\otimes} \text{svec } V = 0_{n_{\Delta}}, \quad \mathcal{A}_{\text{svec}} \text{svec } X = b, \quad \text{svec } V = \text{svec } C - \mathcal{A}_{\text{svec}}^T u. \tag{2.5}$$

В (2.5) и ниже  $\tilde{X}^{\otimes} = \tilde{\mathcal{L}}_n X^{\otimes} \tilde{\mathcal{D}}_n$ ,  $\mathcal{A}_{\text{svec}}$  — матрица размера  $m \times n_{\Delta}$  со строками  $\text{svec } A_i$ ,  $i \in J^m$ .

Подставим вектор  $\text{svec } V$  из третьего равенства в первое и умножим его левую и правую части на матрицу  $\mathcal{A}_{\text{svec}}$ . В результате приходим к уравнению относительно вектора  $u$ :

$$\Gamma(\tilde{X}^{\otimes})u = \mathcal{A}_{\text{svec}} \tilde{X}^{\otimes} \text{svec } C, \tag{2.6}$$

где через  $\Gamma(\tilde{X}^{\otimes})$  обозначена матрица  $\Gamma(\tilde{X}^{\otimes}) = \mathcal{A}_{\text{svec}} \tilde{X}^{\otimes} \mathcal{A}_{\text{svec}}^T$ .

Если матрица  $\Gamma(\tilde{X}^{\otimes})$  неособая, то, разрешая уравнение (2.6) относительно  $u$ , получаем:

$$u = u(X) = \Gamma^{-1}(\tilde{X}^{\otimes}) \mathcal{A}_{\text{svec}} \tilde{X}^{\otimes} \text{svec } C. \tag{2.7}$$

В [3] показано, что при предположении о невырожденности прямой задачи (1.1) матрица  $\Gamma(\tilde{X}^{\otimes})$  оказывается неособой для всех точек  $X$  из некоторой области, содержащей допустимое множество  $\mathcal{F}_P$ . В дальнейшем нам потребуются обозначения

$$V(u) = C - \sum_{i=1}^m u^i A_i, \quad V(X) = V(u(X)).$$

**Утверждение 2.1.** Пусть точка  $X_*$  является решением прямой задачи (1.1). Тогда пара  $[u_*, V_*]$ , где  $u_* = u(X_*)$ ,  $V_* = V(u_*)$ , есть решение двойственной задачи (1.2).

**Доказательство.** Так как, по предположению, обе задачи (1.1) и (1.2) имеют решение, то в силу условий оптимальности (2.5) найдутся  $\bar{u}$  и  $\bar{V} \succeq 0$  такие, что  $\bar{V} = V(\bar{u})$  и выполняется равенство  $\tilde{X}_*^{\otimes} \text{svec } \bar{V} = 0_{n_\Delta}$ . Пара  $[\bar{u}, \bar{V}]$  является решением задачи (1.2). Если теперь умножить это равенство слева на матрицу  $\mathcal{A}_{\text{svec}}$  и подставить в него выражение  $\text{svec } \bar{V} = \text{svec } C - \mathcal{A}_{\text{svec}}^T \bar{u}$ , то оно перейдет в следующее равенство:

$$\Gamma(\tilde{X}_*^{\otimes})\bar{u} = \mathcal{A}_{\text{svec}} \tilde{X}_*^{\otimes} \text{svec } C. \quad (2.8)$$

Матрица  $\Gamma(\tilde{X}_*^{\otimes})$  из-за предположения о невырожденности задачи (1.1) неособая. Поэтому равенство (2.8), если его рассматривать как уравнение относительно  $\bar{u}$ , может иметь только единственное решение.

С другой стороны, согласно формуле (2.7)  $u_* = \Gamma^{-1}(\tilde{X}_*^{\otimes})\mathcal{A}_{\text{svec}} \tilde{X}_*^{\otimes} \text{svec } C$ . Подставляя данное значение  $u_*$  в (2.8), получаем, что оно тоже удовлетворяет этому уравнению. Отсюда приходим к выводу, что  $u_*$  и  $V_*$  совпадают соответственно с  $\bar{u}$  и  $\bar{V}$ . Таким образом, пара  $[u_*, V_*]$  есть решение двойственной задачи (1.2).

Утверждение доказано.

Пусть  $\text{svec } V(X) = \text{svec } C - \mathcal{A}_{\text{svec}}^T u(X)$ . Заменим в первом равенстве из (2.5) вектор  $\text{svec } V$  на найденный  $\text{svec } V(X)$ :

$$\tilde{X}^{\otimes}(I_{n_\Delta} - \mathcal{A}_{\text{svec}}^T \Gamma^{-1}(\tilde{X}^{\otimes})\mathcal{A}_{\text{svec}} \tilde{X}^{\otimes})\text{svec } C = 0_{n_\Delta}.$$

Это система  $n_\Delta$  нелинейных уравнений относительно  $n_\Delta$  переменных — компонент вектора  $\text{svec } X$ . Для ее решения можно применять различные численные методы решения систем нелинейных уравнений, в частности метод простой итерации.

Обозначим

$$\Delta_{\text{svec}}(X) = \tilde{X}^{\otimes}(I_{n_\Delta} - \mathcal{A}_{\text{svec}}^T \Gamma^{-1}(\tilde{X}^{\otimes})\mathcal{A}_{\text{svec}} \tilde{X}^{\otimes})\text{svec } C. \quad (2.9)$$

Взяв  $X_0 \in \mathcal{F}_P^0$  и применяя метод простой итерации, приходим к итерационному процессу

$$\text{svec } X_{k+1} = \text{svec } X_k - \alpha_k \Delta_{\text{svec}}(X_k). \quad (2.10)$$

Здесь  $\alpha_k > 0$  — шаг спуска. В матричном представлении процесс (2.10) запишется как

$$X_{k+1} = X_k - \alpha_k \Delta(X_k), \quad \Delta(X) = X \circ V(X). \quad (2.11)$$

Укажем на простейшие свойства такого итерационного процесса.

**Утверждение 2.2** [3]. Для любой точки  $X \in \mathcal{F}_P$  выполняются неравенство  $C \bullet \Delta(X) \geq 0$  и равенства  $A_i \bullet \Delta(X) = 0$ , где  $i \in J^m$ .

Пусть теперь  $X \in \mathbb{S}_+^n$  и

$$X = QD(\eta)Q^T, \quad (2.12)$$

где  $Q$  — ортогональная матрица порядка  $n$ ,  $D(\eta)$  — диагональная матрица с вектором собственных значений  $\eta = [\eta^1, \dots, \eta^n]$  на диагонали. Тогда

$$X^{\otimes} = (Q \otimes Q)D(\eta^{\otimes})(Q^T \otimes Q^T).$$

Здесь  $\eta^{\otimes}$  — диагональ диагональной матрицы  $D^{\otimes}(\eta)$ . Матрица  $Q \otimes Q$  порядка  $n^2$  также будет ортогональной, и  $(Q \otimes Q)^{-1} = Q^T \otimes Q^T$ . Если предположить, что матрица  $X \in \mathcal{F}_P$  не является положительно определенной, а лишь положительно полуопределенной, то она принадлежит относительной границе множества  $\mathcal{F}_P$  и среди собственных чисел  $\eta^i$  имеются нулевые.

Пусть  $V^Q = Q^T V Q$  — матрица, являющаяся представлением матрицы  $V$  в ортонормированном базисе, задаваемом столбцами матрицы  $Q$ .

**Утверждение 2.3.** Пусть точка  $X$  принадлежит относительной границе допустимого множества  $\mathcal{F}_P$ . Тогда направление  $\Delta(X)$  принадлежит касательному подпространству  $T_X$  к конусу  $\mathbb{S}_+^n$  в этой точке.

**Доказательство.** После подстановки разложения (2.12) в выражение (2.9) для вектора  $\Delta_{svcc}(X)$  и перехода к вектору  $\Delta_{vec}(X) = \tilde{D}_n \Delta_{svcc}(X)$  получаем

$$\Delta_{vec}(X) = (Q \otimes Q)D(\eta^{\otimes})(Q^T \otimes Q^T) \text{vec } V(X) = (Q \otimes Q)D(\eta^{\otimes}) \text{vec } V^Q(X).$$

Отсюда видно, что  $\Delta_{vec}(X) = \text{vec } QY(X)Q^T$ , где  $Y(X)$  — матрица с прямой суммой столбцов  $D(\eta^{\otimes}) \text{vec } V^Q(X)$ , т. е.  $Y(X) = D(\eta) \circ V^Q(X)$ .

Считаем, не умаляя общности, что матрица  $X$  имеет ранг  $r < n$  и  $\eta^i > 0$ ,  $i \in J^r$ . Тогда у вектора  $\eta^{\otimes}$  все элементы с парными номерами  $(i, j) \in J_{\square}^n$  такими, что  $r < i, j \leq n$ , — нулевые. Поэтому у матрицы  $Y(X)$  правая нижняя квадратная подматрица порядка  $n - r$  — нулевая. Таким образом, направление  $\Delta(X)$  принадлежит касательному подпространству к конусу  $\mathbb{S}_+^n$  в точке  $X$ .

Утверждение доказано.

Согласно утверждению 2.2 итерационный процесс (2.11) является релаксационным. Как показано в [3], он локально сходится к решению задачи (1.1), если шаг  $\alpha_k$  берется постоянным и достаточно малым, а для решений задач (1.1) и (1.2) выполнено условие строгой дополнителности. Однако для того чтобы добиться наибольшего убывания значения целевой функции на текущей итерации, следует взять шаг  $\alpha_k$  максимально возможным при условии, что следующая точка  $X_{k+1}$  удовлетворяет неравенству  $X_{k+1} \succeq 0$ . Но при таком выборе шага  $\alpha_k$  точка  $X_{k+1}$  может оказаться на границе множества  $\mathcal{F}_P$ . В силу утверждения 2.3 в этом случае направление  $\Delta(X)$  принадлежит касательному подпространству к конусу  $\mathbb{S}_+^n$  в этой точке и, в принципе, может выводить за пределы данного конуса и, стало быть, за пределы  $\mathcal{F}_P$ . Поэтому необходимо изменить подход к определению направления  $\Delta(X)$  в граничных точках допустимого множества.

### 3. Направление из минимальной грани

Предположим теперь, что точка  $X$  принадлежит относительной границе множества  $\mathcal{F}_P$ , т. е. среди собственных чисел матрицы  $X$  имеются нулевые. Рассмотрим, как изменится направление  $\Delta(X)$ , если дополнительно потребовать, чтобы оно принадлежало минимальной грани, содержащей  $X$ . С этой целью обратимся к “сужению” исходной задачи (1.1) на эту грань.

Пусть  $X \in \mathbb{S}_+^n$  и ранг  $X$  равен  $r < n$ . Считаем по-прежнему, что для матрицы  $X$  имеет место разложение (2.12), причем положительные собственные числа находятся в начале вектора  $\eta$  (см. (1.4)). Пусть  $Q_B$  — левая  $n \times r$  подматрица ортогональной матрицы  $Q$ , а  $D(\eta_B)$  — левая верхняя диагональная подматрица матрицы  $D(\eta)$  порядка  $r$ , т. е.  $X = Q_B D(\eta_B) Q_B^T$ . Тогда указанное “сужение” задачи (1.1) на минимальную грань  $\mathcal{G}_{\min}(X; \mathbb{S}_+^n)$  запишется в виде

$$\begin{aligned} & \min C \bullet X, \\ & A^i \bullet X = b^i, \quad i \in J^m, \quad X \in \mathcal{G}_{\min}(X; \mathbb{S}_+^n). \end{aligned} \quad (3.1)$$

Учтем далее, что точки  $X \in \mathcal{G}_{\min}(X; \mathbb{S}_+^n)$  представимы в виде  $X = Q_B Z Q_B^T$ , где  $Z \in \mathbb{S}_+^r$ . Подставляя в (3.1) вместо  $X$  данное разложение, приходим к системе

$$\begin{aligned} & \min C^{Q_B} \bullet Z, \\ & A_i^{Q_B} \bullet Z = b^i, \quad i \in J^m, \quad Z \succeq 0, \end{aligned}$$



где  $C^{Q_B} = Q_B^T C Q_B$  и  $A_i^{Q_B} = Q_B^T A_i Q_B$ ,  $i \in J^m$ . Двойственной к данной задаче будет система

$$\begin{aligned} \max \langle b, u \rangle, \\ \sum_{i=1}^m u^i A_i^{Q_B} + V^{Q_B} = C^{Q_B}, \quad V^{Q_B} \succeq 0. \end{aligned}$$

Соответствующие условия оптимальности (2.2), (2.3) теперь могут быть записаны в виде

$$\begin{aligned} Z \circ V^{Q_B} &= 0, \\ A_i^{Q_B} \bullet Z &= b^i, \quad i \in J^m, \\ V^{Q_B} &= C^{Q_B} - \sum_{i=1}^m u^i A_i^{Q_B}, \\ Z &\succeq 0, \quad V^{Q_B} \succeq 0. \end{aligned}$$

Переходя к векторной форме представления равенств, аналогичной (2.4), получаем

$$\tilde{Z}^{\otimes} \text{svec } V^{Q_B} = 0_{r_{\Delta}}, \quad \mathcal{A}_{\text{svec}}^{Q_B} \text{svec } Z = b, \quad \text{svec } V^{Q_B} = \text{svec } C^{Q_B} - (\mathcal{A}_{\text{svec}}^{Q_B})^T u.$$

Здесь и ниже  $\tilde{Z}^{\otimes} = \tilde{\mathcal{L}}_r Z^{\otimes} \tilde{\mathcal{D}}_r$ . Матрица  $\mathcal{A}_{\text{svec}}^{Q_B}$  имеет размер  $m \times r_{\Delta}$ , ее строками являются векторы  $\text{svec } A_i^{Q_B}$ ,  $i \in J^m$ .

Далее поступаем полностью аналогично тому, как это делалось ранее для нахождения направления  $\Delta(X)$  в основном варианте допустимого метода. С этой целью выведем сначала уравнение для определения вектора  $u$ :

$$\Gamma_{Q_B}(\tilde{Z}^{\otimes})u = \mathcal{A}_{\text{svec}}^{Q_B} \tilde{Z}^{\otimes} \text{svec } C^{Q_B}, \quad (3.2)$$

в котором  $\Gamma_{Q_B}(\tilde{Z}^{\otimes}) = \mathcal{A}_{\text{svec}}^{Q_B} \tilde{Z}^{\otimes} (\mathcal{A}_{\text{svec}}^{Q_B})^T$ .

**О п р е д е л е н и е 3.1.** Точка  $X = Q_B D(\eta_B) Q_B^T$  является *регулярной*, если матрицы  $A_i^{Q_B}$ ,  $i \in J^m$ , линейно независимы. В противном случае эта точка называется *нерегулярной*.

Таким образом, любая невырожденная крайняя точка  $X$  ранга  $r$ , удовлетворяющего равенству  $r_{\Delta} = m$ , является регулярной. Крайняя точка  $X$  ранга  $r$ , в которой  $r_{\Delta} < m$ , заведомо нерегулярная. Верно и обратное: все регулярные точки являются невырожденными. Это следует из достаточных условий невырожденности (см. [7]).

Предположим, что точка  $X = Q_B Z Q_B^T$ , в которой  $Z = D(\eta_B) > 0_r$ , является регулярной. Разрешая уравнение (3.2), получаем

$$u(Z) = \Gamma_{Q_B}^{-1}(\tilde{Z}^{\otimes}) \mathcal{A}_{\text{svec}}^{Q_B} \tilde{Z}^{\otimes} \text{svec } C^{Q_B}, \quad \text{svec } V^{Q_B} = \text{svec } C^{Q_B} - (\mathcal{A}_{\text{svec}}^{Q_B})^T \Gamma_{Q_B}^{-1}(\tilde{Z}^{\otimes}) \mathcal{A}_{\text{svec}}^{Q_B} \tilde{Z}^{\otimes} \text{svec } C^{Q_B}.$$

Имеем также для соответствующего направления  $\Delta(Z)$  в векторном представлении

$$\Delta_{\text{svec}}(Z) = \tilde{Z}^{\otimes} [I_{r_{\Delta}} - (\mathcal{A}_{\text{svec}}^{Q_B})^T \Gamma_{Q_B}^{-1}(\tilde{Z}^{\otimes}) \mathcal{A}_{\text{svec}}^{Q_B} \tilde{Z}^{\otimes}] \text{svec } C^{Q_B}. \quad (3.3)$$

Теперь наша цель состоит в том, чтобы найти выражение для направления  $\Delta^{Q_B}(X)$  в исходном пространстве  $\mathbb{S}^n$  опять же в векторном виде. Имеем

$$\Delta_{\text{svec}}^{Q_B}(X) = \tilde{\mathcal{L}}_n \text{vec}(Q_B \Delta(Z) Q_B^T) = \tilde{\mathcal{L}}_n (Q_B \otimes Q_B) \tilde{\mathcal{D}}_r \Delta_{\text{svec}}(Z). \quad (3.4)$$

Таким образом, надо выразить  $\Delta_{\text{svec}}(Z)$  через исходную матрицу  $X$ .

Обозначим через  $\eta_B^{\otimes}$  диагональ матрицы  $D^{\otimes}(\eta_B)$  и через  $\tilde{\eta}_B^{\otimes}$  вектор  $\tilde{\eta}_B^{\otimes} = \mathcal{L}_r \eta_B^{\otimes}$ . Имеет место следующий результат.

**Лемма 3.1.** Пусть  $Z = D(\eta_B)$  и

$$\tilde{X}_{Q_B}^{\otimes} = \tilde{D}_n^T(Q_B \otimes Q_B) \tilde{\mathcal{L}}_r^T D(\tilde{\eta}_B^{\otimes}) \tilde{\mathcal{L}}_r(Q_B^T \otimes Q_B^T) \tilde{D}_n. \quad (3.5)$$

Пусть, кроме того,  $\Gamma(\tilde{X}_{Q_B}^{\otimes}) = \mathcal{A}_{svec} \tilde{X}_{Q_B}^{\otimes} \mathcal{A}_{svec}^T$  и

$$\mathcal{P}(\tilde{X}_{Q_B}^{\otimes}) = I_{n_{\Delta}} - \mathcal{A}_{svec}^T \Gamma^{-1}(\tilde{X}_{Q_B}^{\otimes}) \mathcal{A}_{svec} \tilde{X}_{Q_B}^{\otimes}. \quad (3.6)$$

Тогда

$$\Delta_{svec}(Z) = D(\tilde{\eta}_B^{\otimes}) \tilde{\mathcal{L}}_r(Q_B^T \otimes Q_B^T) \tilde{D}_n \mathcal{P}(\tilde{X}_{Q_B}^{\otimes}) svec C. \quad (3.7)$$

**Доказательство.** Выразим сначала матрицу  $\Gamma_{Q_B}(Z)$  через матрицу  $\tilde{X}_{Q_B}^{\otimes}$ . Проводя выкладки, получаем

$$\begin{aligned} \Gamma_{Q_B}(Z) &= \mathcal{A}_{svec}^{Q_B} \tilde{Z}^{\otimes} (\mathcal{A}_{svec}^{Q_B})^T = \mathcal{A}_{svec}^{Q_B} \tilde{\mathcal{L}}_r D^{\otimes}(\eta_B) \tilde{D}_r (\mathcal{A}_{svec}^{Q_B})^T = \mathcal{A}_{svec}^{Q_B} \tilde{\mathcal{L}}_r^T \tilde{\mathcal{L}}_r D(\eta_B^{\otimes}) (\mathcal{A}_{svec}^{Q_B})^T \\ &= \mathcal{A}_{svec}(Q_B \otimes Q_B) \tilde{\mathcal{L}}_r^T \tilde{\mathcal{L}}_r D(\eta_B^{\otimes}) (Q_B^T \otimes Q_B^T) \mathcal{A}_{svec}^T \\ &= \mathcal{A}_{svec} \tilde{D}_n^T(Q_B \otimes Q_B) \tilde{\mathcal{L}}_r^T \tilde{\mathcal{L}}_r D(\eta_B^{\otimes}) \tilde{D}_r \tilde{\mathcal{L}}_r(Q_B^T \otimes Q_B^T) \tilde{D}_n \mathcal{A}_{svec}^T \\ &= \mathcal{A}_{svec} \tilde{D}_n^T(Q_B \otimes Q_B) \tilde{\mathcal{L}}_r^T D(\tilde{\eta}_B^{\otimes}) \tilde{\mathcal{L}}_r(Q_B^T \otimes Q_B^T) \tilde{D}_n \mathcal{A}_{svec}^T = \mathcal{A}_{svec} \tilde{X}_{Q_B}^{\otimes} \mathcal{A}_{svec}^T = \Gamma(\tilde{X}_{Q_B}^{\otimes}). \end{aligned} \quad (3.8)$$

Кроме того, учтем, что

$$\begin{aligned} \tilde{Z}^{\otimes} svec C^{Q_B}(\eta_B) &= \tilde{\mathcal{L}}_r D^{\otimes}(\eta_B) \tilde{D}_r svec C^{Q_B} = \tilde{\mathcal{L}}_r D(\eta_B^{\otimes}) svec C^{Q_B} \\ &= \tilde{\mathcal{L}}_r D(\eta_B^{\otimes}) \tilde{D}_r \tilde{\mathcal{L}}_r(Q_B^T \otimes Q_B^T) svec C = D(\tilde{\eta}_B^{\otimes}) \tilde{\mathcal{L}}_r(Q_B^T \otimes Q_B^T) \tilde{D}_n svec C, \end{aligned}$$

а также что

$$(\mathcal{A}_{svec}^{Q_B})^T = \tilde{\mathcal{L}}_r (\mathcal{A}_{svec}^{Q_B})^T = \tilde{\mathcal{L}}_r(Q_B^T \otimes Q_B^T) \mathcal{A}_{svec}^T = \tilde{\mathcal{L}}_r(Q_B^T \otimes Q_B^T) \tilde{D}_n \mathcal{A}_{svec}^T.$$

Тогда

$$\begin{aligned} \mathcal{A}_{svec}^{Q_B} \tilde{Z}^{\otimes} svec C^{Q_B} &= \mathcal{A}_{svec} \tilde{D}_n^T(Q_B \otimes Q_B) \tilde{\mathcal{L}}_r^T D(\tilde{\eta}_B^{\otimes}) \tilde{\mathcal{L}}_r(Q_B^T \otimes Q_B^T) \tilde{D}_n svec C \\ &= \mathcal{A}_{svec} \tilde{X}_{Q_B}^{\otimes} svec C. \end{aligned} \quad (3.9)$$

Используя (3.8) и (3.9), получаем, что выражение (3.3) для  $\Delta_{svec}(Z)$  может быть переписано в виде

$$\Delta_{svec}(Z) = D(\tilde{\eta}_B^{\otimes}) \tilde{\mathcal{L}}_r(Q_B^T \otimes Q_B^T) \tilde{D}_n [I_{n_{\Delta}} - \mathcal{A}_{svec}^T \Gamma^{-1}(\tilde{X}_{Q_B}^{\otimes}) \mathcal{A}_{svec} \tilde{X}_{Q_B}^{\otimes}] svec C,$$

из чего следует (3.7).

Лемма доказана.

На основании утверждения леммы 3.1 и формулы (3.4) приходим к выводу, что

$$\Delta_{svec}^{Q_B}(X) = \tilde{\mathcal{L}}_n(Q_B \otimes Q_B) \tilde{D}_r D(\tilde{\eta}_B^{\otimes}) \tilde{\mathcal{L}}_r(Q_B^T \otimes Q_B^T) \tilde{D}_n \mathcal{P}(\tilde{X}_{Q_B}^{\otimes}) svec C. \quad (3.10)$$

Недостатком выражения (3.10) является несимметричный вид матрицы, стоящей перед вектором  $\mathcal{P}(\tilde{X}_{Q_B}^{\otimes}) svec C$ . На самом деле ее можно представить и в симметричном виде.

Обозначим через  $\mathcal{Q}_B$  матрицу  $\mathcal{Q}_B = Q_B \otimes Q_B$  размера  $n^2 \times r^2$ . Пусть  $q_j$  —  $j$ -й столбец матрицы  $Q_B$ , где  $j \in J^r$ . Пусть, кроме того,  $q_j^{(i)}$  —  $i$ -й элемент вектора  $q_j$ , где  $i \in J^n$ . Согласно определению произведения матриц по Кронекеру получаем, что элементами матрицы  $\mathcal{Q}_B$  являются следующие величины:  $\mathcal{Q}_B^{(s,t)(k,l)} = q_k^s q_l^t$ , где  $(s,t) \in J_{\square}^n$  и  $(k,l) \in J_{\square}^r$ . Здесь использованы парные номера из наборов (2.1).

Введем еще одно обозначение. Для произвольной квадратной матрицы  $M$  порядка  $r$  обозначим через  $\widehat{M}$  квадратную матрицу того же порядка  $r$ , которая получается из  $M$  следующим образом. Все наддиагональные элементы матрицы  $\widehat{M}$  — нулевые, а все диагональные и поддиагональные элементы  $\widehat{M}$  совпадают с соответствующими элементами матрицы  $M$ , причем поддиагональные элементы удваиваются. Непосредственной проверкой можно убедиться, что  $\widehat{M} = \tilde{\mathcal{L}}_r^T \tilde{\mathcal{L}}_r M$  (см. также [8]).

**Лемма 3.2.** Пусть  $M \in \mathbb{S}^r$ . Тогда имеет место равенство

$$\tilde{\mathcal{L}}_n \mathcal{Q}_B \text{vec } M = \tilde{\mathcal{D}}_n^T \mathcal{Q}_B \text{vec } \widehat{M}. \quad (3.11)$$

**Доказательство.** Умножая матрицу  $\mathcal{Q}_B$  слева на матрицу  $\tilde{\mathcal{L}}_n$ , получаем результирующую матрицу  $\tilde{\mathcal{L}}_n \mathcal{Q}_B$  размера  $n_\Delta \times r^2$ , в которой все строки  $\mathcal{Q}_B$  с парными номерами  $(s, t) \notin J_\Delta^n$  удаляются. Остальные строки  $\mathcal{Q}_B$  сохраняются. Однако если их парные номера  $(s, t)$  из  $J_\Delta^n$  внедиагональные, то эти строки умножаются на коэффициент  $\sqrt{2}$ . Таким образом, для этих номеров выполняется условие

$$(\tilde{\mathcal{L}}_n \mathcal{Q}_B)^{(s,t)(k,l)} = \sqrt{2} q_k^{(s)} q_l^{(t)}, \quad (k, l) \in J_\square^r. \quad (3.12)$$

С другой стороны, если умножить матрицу  $\mathcal{Q}_B$  слева на матрицу  $\tilde{\mathcal{D}}_n^T$ , то получим опять матрицу размера  $n_\Delta \times r^2$ . У нее строки с парными диагональными номерами остаются прежними, т. е. такими же, как у матрицы  $\mathcal{Q}_B$ . Для строк с внедиагональными номерами  $(s, t)$  из  $J_\Delta^n$  (младшими внедиагональными номерами) получаем

$$(\tilde{\mathcal{D}}_n^T \mathcal{Q}_B)^{(s,t)(k,l)} = 1/\sqrt{2} [q_k^{(s)} q_l^{(t)} + q_k^{(t)} q_l^{(s)}], \quad (k, l) \in J_\square^r. \quad (3.13)$$

Пусть  $J_{\Delta,d}^n = \{(s, s) \in J_\Delta^n : s \in J^n\}$ ,  $J_{\Delta,nd}^n = J_\Delta^n \setminus J_{\Delta,d}^n$ . Множества  $J_{\Delta,d}^n$  и  $J_{\Delta,nd}^n$  — подмножества индексного множества  $J_\Delta^n$ , состоящие соответственно из диагональных и младших внедиагональных номеров.

Для диагональных номеров  $(s, s)$ , в которых  $s \in J^n$ , имеем

$$\begin{aligned} \sum_{(k,l) \in J_\square^r} q_k^{(s)} q_l^{(s)} (\text{vec } M)^{(k,l)} &= \sum_{(k,l) \in J_{\Delta,dg}^r} q_k^{(s)} q_l^{(s)} (\text{vec } M)^{(k,l)} + 2 \sum_{(k,l) \in J_{\Delta,ndg}^r} q_k^{(s)} q_l^{(s)} (\text{vec } M)^{(k,l)} \\ &= \sum_{(k,l) \in J_\square^r} q_k^{(s)} q_l^{(s)} (\text{vec } \widehat{M})^{(k,l)}. \end{aligned} \quad (3.14)$$

Здесь  $(\text{vec } M)^{(k,l)}$  —  $(k, l)$ -й элемент вектора  $\text{vec } M$ . Для внедиагональных номеров  $(s, t) \in J_\Delta^n$  получаем соответственно

$$\begin{aligned} \sum_{(k,l) \in J_\square^r} [q_k^{(s)} q_l^{(t)} + q_k^{(t)} q_l^{(s)}] (\text{vec } \widehat{M})^{(k,l)} &= \sum_{(k,l) \in J_\square^r} [q_k^{(s)} q_l^{(t)} + q_k^{(t)} q_l^{(s)}] (\text{vec } \widehat{M})^{(k,l)} \\ &= 2 \sum_{(k,l) \in J_\square^r} q_k^{(s)} q_l^{(t)} (\text{vec } M)^{(k,l)}. \end{aligned} \quad (3.15)$$

Из (3.14) и (3.15) с учетом (3.12), (3.13) приходим к равенству (3.11).

Лемма доказана.

**Утверждение 3.1.** Для вектора  $\Delta_{\text{svec}}^{Q_B}(X)$  справедливо выражение

$$\Delta_{\text{svec}}^{Q_B}(X) = \tilde{X}_{Q_B}^\otimes \mathcal{P}(\tilde{X}_{Q_B}^\otimes) \text{svec } C. \quad (3.16)$$

**Доказательство.** Поскольку вектор  $\tilde{\mathcal{D}}_r D(\tilde{\eta}_B^\otimes) \tilde{\mathcal{L}}_r (Q_B^T \otimes Q_B^T) \tilde{\mathcal{D}}_n \mathcal{P}(X_{Q_B}) \text{svec } C$  есть прямая сумма столбцов некоторой симметричной матрицы  $M$  порядка  $r$ , то, заменяя матрицу  $\tilde{\mathcal{D}}_r$  на матрицу  $\tilde{\mathcal{L}}_r^T$ , вместо  $\text{vec } M$  будем иметь  $\text{vec } \widehat{M}$ . Поэтому согласно утверждению леммы 3.2 наряду с (3.10) справедливо представление

$$\Delta_{\text{svec}}^{Q_B}(X) = \tilde{\mathcal{D}}_n^T (Q_B \otimes Q_B) \tilde{\mathcal{L}}_r^T D(\tilde{\eta}_B^\otimes) \tilde{\mathcal{L}}_r (Q_B^T \otimes Q_B^T) \tilde{\mathcal{D}}_n \mathcal{P}(X_{Q_B}) \text{svec } C,$$

которое с учетом введенного обозначения (3.5) записывается как (3.16).

Утверждение доказано.

Отметим, что для направления  $\Delta^{Q_B}(X)$  в пространстве  $\mathbb{S}^n$  сохраняются равенства и неравенство из утверждения 2.2. Кроме того, из приведенных выкладок следует, что зависимость  $u(Z)$  также можно свести к зависимости  $u(X)$ , а именно

$$u = u(X) = \Gamma^{-1}(\tilde{X}_{Q_B}^{\otimes}) \mathcal{A}_{svect} \tilde{X}_{Q_B}^{\otimes} \text{svect } C. \quad (3.17)$$

Недостатком направления  $\Delta^{Q_B}(X)$  является невозможность, двигаясь вдоль него, покинуть минимальную грань  $\mathcal{G}_{\min}(X; \mathcal{F}_P)$ . Поэтому, чтобы преодолеть этот недостаток, следует несколько изменить подход к выбору направления перемещения.

#### 4. Возмущенное направление

Пусть по-прежнему точка  $X$  принадлежит границе  $\mathcal{F}_P$  и  $V(X)$  не есть положительно полуопределенная матрица. Для  $V(X)$  также имеет место разложение  $V(X) = HD(\theta)H^T$ , где  $H$  — ортогональная матрица со столбцами  $h_i$ ,  $i \in J^n$ ,  $\theta \in \mathbb{R}^n$  — вектор собственных значений  $V(X)$ . Считаем, что ранг матрицы  $V(X)$  равен  $s \leq n$  и первым  $s$  столбцам  $h_1, h_2, \dots, h_s$  матрицы  $H$  соответствуют ненулевые собственные значения  $V(X)$ . Тогда

$$V(X) = \sum_{j=1}^s \theta_j H_j, \quad H_j = h_j h_j^T. \quad (4.1)$$

В силу сделанного предположения относительно матрицы  $V(X)$  среди ее собственных значений найдется хотя бы одно отрицательное. Пусть это будет значение  $\theta^{j^*}$ . Ему соответствует собственный вектор  $h_{j^*}$ . Предположим, что  $h_{j^*}$  не принадлежит подпространству  $\mathcal{L}(Q_B)$ , порожденному столбцами матрицы  $Q_B$ . Тогда согласно (4.1)  $V^{h_{j^*}}(X) = h_{j^*}^T V(X) h_{j^*} = \theta^{j^*} < 0$ .

Возьмем далее некоторое  $\varepsilon > 0$ . Теперь вместо направления  $\Delta^{Q_B}(X)$ , принадлежащего минимальной грани, нас будет интересовать направление

$$\Delta^{Q_B, h_{j^*}}(X) = \Delta^{Q_B}(X) + \varepsilon \Delta^{h_{j^*}}(X), \quad (4.2)$$

где

$$\Delta^{Q_B}(X) = Q_B \Lambda_B Q_B^T, \quad \Lambda_B = D(\eta_B) \circ V^{Q_B}(\tilde{u}), \quad \Delta^{h_{j^*}}(X) = V^{h_{j^*}}(\tilde{u}) H_{j^*}. \quad (4.3)$$

Здесь первое направление  $\Delta^{Q_B}(X)$  принадлежит грани  $\mathcal{G}_{\min}(X; \mathbb{S}_+^n)$ , содержащей точку  $X$ . Поскольку  $h_{j^*} \notin \mathcal{L}(Q_B)$ , второе направление  $\Delta^{h_{j^*}}(X)$  выводит за пределы этой грани. Вектор двойственных переменных  $\tilde{u}$  теперь будем искать, исходя из условий, что для возмущенного вектора перемещений  $\Delta(X) = \Delta^{Q_B, h_{j^*}}(X)$  сохраняются равенства  $A_i \bullet \Delta(X) = 0$ ,  $i \in J^m$ .

Пусть  $\tilde{G}_{h_{j^*}} = (h_{j^*}^T \otimes h_{j^*}^T) \tilde{D}_n$  и  $\tilde{E}_{h_{j^*}}^{\otimes} = \tilde{G}_{h_{j^*}}^T \tilde{G}_{h_{j^*}}$ . Введем обозначения:

$$\psi = \tilde{G}_{h_{j^*}} \mathcal{A}_{svect}^T \Gamma^{-1}(\tilde{X}_{Q_B}^{\otimes}) \mathcal{A}_{svect} \tilde{G}_{h_{j^*}}^T > 0, \quad c(\varepsilon, \psi) = (1 + \varepsilon\psi)^{-1} > 0.$$

Матрица  $\tilde{E}_{h_{j^*}}^{\otimes}$  — симметричная порядка  $n_{\Delta}$ .

**Лемма 4.1.** Пусть  $X$  — регулярная граничная точка  $\mathcal{F}_P$  и собственный вектор  $h_{j^*}$  матрицы  $V(X)$  не принадлежит  $\mathcal{L}(Q_B)$ . Тогда для вектора  $\tilde{u}$  справедливо разложение  $\tilde{u} = u + \varepsilon \Delta u$ , где  $u$  определяется согласно (3.17) и

$$\Delta u = c(\varepsilon, \psi) \Gamma^{-1}(\tilde{X}_{Q_B}^{\otimes}) \mathcal{A}_{svect} \tilde{E}_{h_{j^*}}^{\otimes} \mathcal{P}(\tilde{X}_{Q_B}^{\otimes}) \text{svect } C. \quad (4.4)$$

**Доказательство.** После подстановки выражения для  $\Delta^{Q_B, h_{j^*}}(X)$  из (4.2) имеем

$$A_i \bullet [Q_B(D(\eta_B) \circ V^{Q_B}(\tilde{u})) Q_B^T + \varepsilon V^{h_{j^*}}(\tilde{u}) H_{j^*}] = 0, \quad i \in J^m. \quad (4.5)$$

Представим равенства (4.5) в векторном виде. Прежде всего выразим в векторном виде первое слагаемое из левой части (4.5):

$$\langle \text{svec } A_i^{Q_B}, \text{svec } (D(\eta_B) \circ V^{Q_B}(\tilde{u})) \rangle = \langle \text{svec } A_i^{Q_B}, D(\tilde{\eta}_B^\otimes) \text{svec } V^{Q_B}(\tilde{u}) \rangle. \quad (4.6)$$

Если воспользоваться обозначением (3.5) для матрицы  $\tilde{X}_{Q_B}^\otimes$ , то, объединяя все правые части в (4.6), получаем, что эти правые части можно записать в виде

$$\mathcal{A}_{\text{svec}}^{Q_B} D^\otimes(\tilde{\eta}_B) \text{svec } V^{Q_B}(\tilde{u}) = \mathcal{A}_{\text{svec}} \tilde{X}_{Q_B}^\otimes \text{svec } C - \mathcal{A}_{\text{svec}} \tilde{X}_{Q_B}^\otimes (\mathcal{A}_{\text{svec}})^T \tilde{u}.$$

Далее, поскольку

$$V^{h_{j^*}}(\tilde{u}) = C^{h_{j^*}} - \sum_{i=1}^m \tilde{u}^i A_i^{h_{j^*}} = h_{j^*}^T C h_{j^*} - \sum_{i=1}^m \tilde{u}^i h_{j^*}^T A_i h_{j^*},$$

то  $V^{h_{j^*}}(\tilde{u}) = (h_{j^*}^T \otimes h_{j^*}^T)(\text{vec } C - \mathcal{A}_{\text{svec}}^T \tilde{u})$ , или, с учетом симметричности матриц,

$$V^{h_{j^*}}(\tilde{u}) = (h_{j^*}^T \otimes h_{j^*}^T) \tilde{\mathcal{D}}_n (\text{vec } C - \mathcal{A}_{\text{svec}}^T \tilde{u}).$$

Учтем также, что

$$A_i \bullet H_{j^*} = \text{tr}(A_i H_{j^*}) = \text{tr}(h_{j^*}^T A_i h_{j^*}) = A_i^{h_{j^*}} = (h_{j^*}^T \otimes h_{j^*}^T) \tilde{\mathcal{D}}_n \text{svec } A_i,$$

откуда  $\mathcal{A}_{\text{svec}}^{h_{j^*}} = \mathcal{A}_{\text{svec}} \tilde{\mathcal{D}}_n^T (h_{j^*} \otimes h_{j^*})$ . Следовательно,

$$\mathcal{A}_{\text{svec}}^{h_{j^*}} \text{svec } V^{h_{j^*}}(\tilde{u}) = \mathcal{A}_{\text{svec}} \tilde{E}_{h_{j^*}}^\otimes (\text{svec } C - \mathcal{A}_{\text{svec}}^T \tilde{u}).$$

Таким образом, система уравнений (4.5) относительно вектора  $\tilde{u}$  принимает вид

$$[\mathcal{A}_{\text{svec}} \tilde{X}_{Q_B}^\otimes \mathcal{A}_{\text{svec}}^T + \varepsilon \mathcal{A}_{\text{svec}} \tilde{E}_{h_{j^*}}^\otimes \mathcal{A}_{\text{svec}}^T] \tilde{u} = [\mathcal{A}_{\text{svec}} \tilde{X}_{Q_B}^\otimes + \varepsilon \mathcal{A}_{\text{svec}} \tilde{E}_{h_{j^*}}^\otimes] \text{svec } C. \quad (4.7)$$

Обозначим:  $\tilde{\Gamma}(\tilde{X}_{Q_B}^\otimes, \tilde{E}_{h_{j^*}}^\otimes) = \Gamma(\tilde{X}_{Q_B}^\otimes) + \Gamma_p(\tilde{E}_{h_{j^*}}^\otimes)$ , где матрица  $\Gamma(\tilde{X}_{Q_B}^\otimes)$  определена в (3.8), а вторая матрица  $\Gamma_p(\tilde{E}_{h_{j^*}}^\otimes)$  имеет вид  $\Gamma_p(\tilde{E}_{h_{j^*}}^\otimes) = \varepsilon \mathcal{A}_{\text{svec}} \tilde{E}_{h_{j^*}}^\otimes \mathcal{A}_{\text{svec}}^T$ . Матрица  $\tilde{\Gamma}(\tilde{X}_{Q_B}^\otimes, \tilde{E}_{h_{j^*}}^\otimes)$  неособая, поскольку в силу регулярности точки  $X$  матрица  $\Gamma(\tilde{X}_{Q_B}^\otimes)$  положительно определенная. Тогда, разрешая систему уравнений (4.7), находим

$$\tilde{u} = \tilde{\Gamma}^{-1}(\tilde{X}_{Q_B}^\otimes, \tilde{E}_{h_{j^*}}^\otimes) [\mathcal{A}_{\text{svec}} \tilde{X}_{Q_B}^\otimes + \varepsilon \mathcal{A}_{\text{svec}} \tilde{E}_{h_{j^*}}^\otimes] \text{svec } C.$$

Применим формулу Шермана–Моррисона–Вудберри для обращения матрицы  $\tilde{\Gamma}(\tilde{X}_{Q_B}^\otimes, \tilde{E}_{h_{j^*}}^\otimes)$ . Полагая для упрощения записи  $\Gamma = \Gamma(\tilde{X}_{Q_B}^\otimes)$ , имеем

$$\tilde{\Gamma}^{-1} = \Gamma^{-1} - \varepsilon(1 + \varepsilon\psi)^{-1} \Gamma^{-1} \mathcal{A}_{\text{svec}} \tilde{E}_{h_{j^*}}^\otimes \mathcal{A}_{\text{svec}}^T \Gamma^{-1}.$$

Обозначим далее для сокращения записи  $F_1 = \mathcal{A}_{\text{svec}} \tilde{X}_{Q_B}^\otimes \text{svec } C$ ,  $F_2 = \mathcal{A}_{\text{svec}} \tilde{E}_{h_{j^*}}^\otimes \text{svec } C$ . Тогда

$$\tilde{u} = \Gamma^{-1} F_1 - \varepsilon c(\varepsilon, \psi) \Gamma^{-1} \mathcal{A}_{\text{svec}} \tilde{E}_{h_{j^*}}^\otimes \mathcal{A}_{\text{svec}}^T \Gamma^{-1} F_1 + \varepsilon \Gamma^{-1} F_2 - \varepsilon^2 c(\varepsilon, \psi) \Gamma^{-1} \mathcal{A}_{\text{svec}} \tilde{E}_{h_{j^*}}^\otimes \mathcal{A}_{\text{svec}}^T \Gamma^{-1} F_2$$

или, с учетом выражения для  $u = \Gamma^{-1} F_1$ , имеем

$$\tilde{u} = \{I_m - \varepsilon c(\varepsilon, \psi) \Gamma^{-1} \mathcal{A}_{\text{svec}} \tilde{E}_{h_{j^*}}^\otimes \mathcal{A}_{\text{svec}}^T\} u + \varepsilon \Gamma^{-1} \{I_m - \varepsilon c(\varepsilon, \psi) \mathcal{A}_{\text{svec}} \tilde{E}_{h_{j^*}}^\otimes \mathcal{A}_{\text{svec}}^T \Gamma^{-1}\} F_2.$$

Если, кроме того, принять во внимание выражение для  $F_2$ , то получаем

$$\tilde{u} = \{I_m - \varepsilon c(\varepsilon, \psi) \Gamma^{-1} \mathcal{A}_{\text{svec}} \tilde{E}_{h_{j^*}}^\otimes \mathcal{A}_{\text{svec}}^T\} u + \varepsilon \Gamma^{-1} \{ \mathcal{A}_{\text{svec}} \tilde{E}_{h_{j^*}}^\otimes - \varepsilon \psi c(\varepsilon, \psi) \mathcal{A}_{\text{svec}} \tilde{E}_{h_{j^*}}^\otimes \} \text{svec } C$$

или

$$\tilde{u} = \{I_m - \varepsilon c(\varepsilon, \psi) \Gamma^{-1} \mathcal{A}_{sv\text{ec}} \tilde{E}_{h_{j^*}}^{\otimes} \mathcal{A}_{sv\text{ec}}^T\} u + \varepsilon c(\varepsilon, \psi) \Gamma^{-1} \mathcal{A}_{sv\text{ec}} \tilde{E}_{h_{j^*}}^{\otimes} \text{svec } C. \quad (4.8)$$

Из (4.8) приходим к выводу, что для  $\tilde{u}$  справедливо разложение  $\tilde{u} = u + \varepsilon \Delta u$ , в котором

$$\Delta u = c(\varepsilon, \psi) [\Gamma^{-1} \mathcal{A}_{sv\text{ec}} \tilde{E}_{h_{j^*}}^{\otimes} - \Gamma^{-1} \mathcal{A}_{sv\text{ec}} \tilde{E}_{h_{j^*}}^{\otimes} \mathcal{A}_{sv\text{ec}}^T \Gamma^{-1} \mathcal{A}_{sv\text{ec}} \tilde{X}_{Q_B}^{\otimes}] \text{svec } C,$$

причем  $\Delta u$  с помощью матрицы  $\mathcal{P}(\tilde{X}_{Q_B}^{\otimes})$ , введенной в (3.6), можно записать в виде (4.4).

Лемма доказана.

Найдем далее выражение для  $\Delta^{Q_B, h_{j^*}}(X)$ .

**Утверждение 4.1.** Пусть выполнены условия леммы 4.1. Тогда направление  $\Delta^{Q_B, h_{j^*}}(X)$  в векторном представлении имеет вид

$$\Delta_{sv\text{ec}}^{Q_B, h_{j^*}}(X) = [\tilde{X}_{Q_B}^{\otimes} \mathcal{P}(\tilde{X}_{Q_B}^{\otimes}) + \tilde{c}(\varepsilon, \psi) \mathcal{P}^T(\tilde{X}_{Q_B}^{\otimes}) \tilde{E}_{h_{j^*}}^{\otimes} \mathcal{P}(\tilde{X}_{Q_B}^{\otimes})] \text{svec } C, \quad (4.9)$$

где  $\tilde{c}(\varepsilon, \psi) = \varepsilon c(\varepsilon, \psi) > 0$ .

**Доказательство.** Используя (4.3), (3.5) и учитывая утверждения лемм 3.2 и 4.1, имеем

$$\begin{aligned} \Delta_{sv\text{ec}}^{Q_B}(X) &= \tilde{\mathcal{L}}_n(Q_B \otimes Q_B) \text{vec}(D(\eta_B) \circ V^{Q_B}(\tilde{u})) = \tilde{\mathcal{L}}_n(Q_B \otimes Q_B) D^{\otimes}(\eta_B) \text{vec } V^{Q_B}(\tilde{u}) \\ &= \tilde{\mathcal{L}}_n(Q_B \otimes Q_B) D^{\otimes}(\eta_B) (Q_B^T \otimes Q_B^T) \tilde{\mathcal{D}}_n \text{svec } V(\tilde{u}) \\ &= \tilde{\mathcal{L}}_n(Q_B \otimes Q_B) \tilde{\mathcal{D}}_r \tilde{\mathcal{L}}_r D^{\otimes}(\eta_B) \mathcal{D}_r \tilde{\mathcal{L}}_r (Q_B^T \otimes Q_B^T) \tilde{\mathcal{D}}_n \text{svec } V(\tilde{u}) \\ &= \tilde{\mathcal{L}}_n(Q_B \otimes Q_B) \tilde{\mathcal{D}}_r D(\tilde{\eta}_B^{\otimes}) \tilde{\mathcal{L}}_r (Q_B^T \otimes Q_B^T) \tilde{\mathcal{D}}_n \text{svec } V(\tilde{u}) = \tilde{X}_{Q_B}^{\otimes} (\text{svec } V(u) - \varepsilon \mathcal{A}_{sv\text{ec}}^T \Delta u) \\ &= \tilde{X}_{Q_B}^{\otimes} [I_{n_{\Delta}} - \varepsilon c(\varepsilon, \psi) \mathcal{A}_{sv\text{ec}}^T \Gamma^{-1} \mathcal{A}_{sv\text{ec}} \tilde{E}_{h_{j^*}}^{\otimes}] \mathcal{P}(\tilde{X}_{Q_B}^{\otimes}) \text{svec } C. \end{aligned} \quad (4.10)$$

Соответственно для  $\Delta^{h_{j^*}}(X)$  получаем

$$\begin{aligned} \Delta_{sv\text{ec}}^{h_{j^*}}(X) &= \text{svec}(h_{j^*} V^{h_{j^*}}(\tilde{u}) h_{j^*}^T) = \tilde{\mathcal{L}}_n(h_{j^*} \otimes h_{j^*}) \text{vec}(h_{j^*}^T V(\tilde{u}) h_{j^*}) \\ &= \tilde{\mathcal{L}}_n(h_{j^*} \otimes h_{j^*}) (h_{j^*}^T \otimes h_{j^*}^T) \tilde{\mathcal{D}}_n \text{svec } V(\tilde{u}) = \tilde{\mathcal{L}}_n(h_{j^*} \otimes h_{j^*}) (h_{j^*}^T \otimes h_{j^*}^T) \tilde{\mathcal{D}}_n [\text{svec } V(u) - \varepsilon \mathcal{A}_{sv\text{ec}}^T \Delta u] \\ &= \tilde{\mathcal{L}}_n(h_{j^*} \otimes h_{j^*}) (h_{j^*}^T \otimes h_{j^*}^T) \tilde{\mathcal{D}}_n [I_{n_{\Delta}} - \varepsilon c(\varepsilon, \psi) \mathcal{A}_{sv\text{ec}}^T \Gamma^{-1} \mathcal{A}_{sv\text{ec}} \tilde{E}_{h_{j^*}}^{\otimes}] \mathcal{P}(\tilde{X}_{Q_B}^{\otimes}) \text{svec } C \\ &= \tilde{\mathcal{D}}_n^T(h_{j^*} \otimes h_{j^*}) (h_{j^*}^T \otimes h_{j^*}^T) \tilde{\mathcal{D}}_n [I_{n_{\Delta}} - \varepsilon c(\varepsilon, \psi) \mathcal{A}_{sv\text{ec}}^T \Gamma^{-1} \mathcal{A}_{sv\text{ec}} \tilde{E}_{h_{j^*}}^{\otimes}] \mathcal{P}(\tilde{X}_{Q_B}^{\otimes}) \text{svec } C \\ &= \tilde{E}_{h_{j^*}}^{\otimes} [I_{n_{\Delta}} - \varepsilon c(\varepsilon, \psi) \mathcal{A}_{sv\text{ec}}^T \Gamma^{-1} \mathcal{A}_{sv\text{ec}} \tilde{E}_{h_{j^*}}^{\otimes}] \mathcal{P}(\tilde{X}_{Q_B}^{\otimes}) \text{svec } C. \end{aligned}$$

Так как  $\tilde{E}_{h_{j^*}}^{\otimes} \mathcal{A}_{sv\text{ec}}^T \Gamma^{-1} \mathcal{A}_{sv\text{ec}} \tilde{E}_{h_{j^*}}^{\otimes} = \tilde{G}_{h_{j^*}}^T \tilde{G}_{h_{j^*}} \mathcal{A}_{sv\text{ec}}^T \Gamma^{-1} \mathcal{A}_{sv\text{ec}} \tilde{G}_{h_{j^*}}^T \tilde{G}_{h_{j^*}} = \psi \tilde{E}_{h_{j^*}}^{\otimes}$ , поэтому  $\tilde{E}_{h_{j^*}}^{\otimes} [I_{n_{\Delta}} - \varepsilon c(\varepsilon, \psi) \mathcal{A}_{sv\text{ec}}^T \Gamma^{-1} \mathcal{A}_{sv\text{ec}} \tilde{E}_{h_{j^*}}^{\otimes}] = (1 - \varepsilon \psi c(\varepsilon, \psi)) \tilde{E}_{h_{j^*}}^{\otimes} = c(\varepsilon, \psi) \tilde{E}_{h_{j^*}}^{\otimes}$  и, следовательно,

$$\Delta_{sv\text{ec}}^{h_{j^*}}(X) = c(\varepsilon, \psi) \tilde{E}_{h_{j^*}}^{\otimes} \mathcal{P}(\tilde{X}_{Q_B}^{\otimes}) \text{svec } C. \quad (4.11)$$

Из (4.10) и (4.11) приходим к (4.9).

Утверждение доказано.

Отметим, что для соответствующего направления  $\Delta(X) = \Delta^{Q_B, h_{j^*}}(X)$  в пространстве  $\mathbb{S}^n$  сохраняются равенства и неравенство из утверждения 2.2.

## 5. Итерационный процесс

Рассмотрим обобщение итерационного процесса (2.10), в котором помимо  $\Delta_{svec}(X)$  используются направления  $\Delta_{svec}^{Q_B}(X)$  или  $\Delta_{svec}^{Q_B, h_{j^*}}(X)$ .

Пусть теперь направление (2.9) берется в качестве  $\Delta_{svec}(X)$  только в том случае, когда  $X \succ 0$ , т. е. когда точка  $X$  принадлежит относительной внутренней множеству  $\mathcal{F}_P$ . В противном случае в качестве  $\Delta_{svec}(X)$  берем направление  $\Delta_{svec}^{Q_B}(X)$ , причем если существует такой собственный вектор  $h_{j^*}$  матрицы  $V(X)$ , которому соответствует отрицательное собственное значение, и при этом  $h_{j^*}$  не принадлежит минимальной грани  $\mathcal{G}_{\min}(X; \mathbb{S}_+^n)$ , то полагаем  $\Delta_{svec}(X) = \Delta_{svec}^{Q_B, h_{j^*}}(X)$ .

Обозначим через  $\text{Matr}(\text{svec } M)$  симметричную матрицу  $M$ , которой соответствует вектор  $\text{svec } M$ , и рассмотрим теперь вопрос о том, будет ли матрица  $\text{Matr}(\text{svec } X - \alpha \Delta_{svec}^{Q_B, h_{j^*}}(X))$  положительно полуопределенной по крайней мере для  $\alpha$  достаточно малых.

Предполагая, что точка  $X$  является регулярной, разобьем вектор  $\Delta_{svec}^{Q_B, h_{j^*}}(X)$  на два слагаемых:  $\Delta_{svec}^{Q_B, h_{j^*}}(X) = \Delta_{svec}^{(1)}(X) + \Delta_{svec}^{(2)}(X)$ , где

$$\Delta_{svec}^{(1)}(X) = \tilde{X}_{Q_B}^{\otimes} [I_{n_\Delta} - \tilde{c}(\varepsilon, \psi) \mathcal{A}_{svec}^T \Gamma^{-1} \mathcal{A}_{svec} \tilde{E}_{h_{j^*}}^{\otimes}] \mathcal{P}(\tilde{X}_{Q_B}^{\otimes}) \text{svec } C,$$

$$\Delta_{svec}^{(2)}(X) = \tilde{c}(\varepsilon, \psi) \tilde{E}_{h_{j^*}}^{\otimes} \mathcal{P}(\tilde{X}_{Q_B}^{\otimes}) \text{svec } C.$$

Им соответствуют направления  $\Delta^{(1)}(X)$  и  $\Delta^{(2)}(X)$  в матричном пространстве  $\mathbb{S}^n$ . Первое направление  $\Delta^{(1)}(X)$  принадлежит грани  $\mathcal{G}_{\min}(X; \mathbb{S}_+^n)$ , второе направление  $\Delta^{(2)}(X)$  выводит за пределы этой грани.

Имеем  $\mathcal{P}(\tilde{X}_{Q_B}^{\otimes}) \text{svec } C = \text{svec } V(u)$ . Следовательно,  $\tilde{G}_{h_{j^*}} \tilde{D}_n \text{svec } V(u) = \text{vec } V^{h_{j^*}}(u) = \theta_{j^*} < 0$ . Поэтому  $\tilde{E}_{h_{j^*}}^{\otimes} \mathcal{P}(\tilde{X}_{Q_B}^{\otimes}) \text{svec } C = \tilde{E}_{h_{j^*}}^{\otimes} \text{svec } V(u) = \theta_{j^*} \tilde{D}_n^T \text{svec } H_{j^*} = \theta_{j^*} \tilde{L}_n \text{svec } H_{j^*}$ . Двигаясь из точки  $X$  с шагом  $\alpha > 0$  вдоль направления, обратному к направлению  $\Delta(X) = \Delta^{(1)}(X) + \Delta^{(2)}(X)$ , получаем

$$X(\alpha) = X - \alpha \Delta(X) = Q_B (Z - \alpha \Delta(Z)) Q_B^T - \alpha \tilde{c}(\varepsilon, \psi) \theta_{j^*} H_{j^*}, \quad (5.1)$$

где  $Z = D(\eta_B)$ , а  $\Delta(Z)$  — симметричная матрица порядка  $r$ , которой соответствует вектор

$$\Delta_{vec}(Z) = D(\eta_B^{\otimes}) (Q_B^T \otimes Q_B^T) \tilde{D}_n [I_{n_\Delta} - \tilde{c}(\varepsilon, \psi) \mathcal{A}_{vec}^T \Gamma^{-1} \mathcal{A}_{vec} \tilde{E}_{h_{j^*}}^{\otimes}] \text{svec } V(u).$$

Понятно, что матрица  $Z - \alpha \Delta(Z)$  при  $\alpha$  достаточно малых будет оставаться положительно определенной. Так как  $H_{j^*}$  — положительно полуопределенная матрица единичного ранга и  $\theta_{j^*} < 0$ , то второе слагаемое в (5.1) также будет оставаться положительно полуопределенной матрицей, причем для любого  $\alpha > 0$ . Таким образом, максимально возможный шаг  $\alpha_k$  определяется из условия, когда положительно определенная матрица  $Z - \alpha \Delta(Z)$  при увеличении  $\alpha$  впервые становится положительно полуопределенной.

Такой шаг  $\alpha_k$  на  $k$ -й итерации можно найти, если воспользоваться, например, конъюнктивным приведением двух симметричных матриц  $Z_k$  и  $\Delta(Z_k)$ , одна из которых является положительно определенной. Тогда, взяв некоторую невырожденную матрицу  $P$  порядка  $r$ , получаем

$$P^T Z_k P = I_n, \quad P^T \Delta(Z_k) P = D(\omega_k), \quad (5.2)$$

где  $\omega_k = [\omega_k^1, \dots, \omega_k^r]$  — вектор, составленный из собственных чисел матрицы  $\hat{Z}_k = Z_k^{-1} \Delta(Z_k)$ . Все числа  $\omega_k^1, \dots, \omega_k^r$  действительные. Согласно (5.2) имеем  $\Delta(Z_k) = (P^{-1})^T D(\omega_k) P^{-1}$  и  $Z_k = (P^{-1})^T P^{-1}$ . Поэтому

$$Z_{k+1} = (P^{-1})^T [I_k - \alpha_k D(\omega_k)] P^{-1} = (P^{-1})^T D(e - \alpha_k \omega_k) P^{-1},$$

где  $e$  —  $r$ -мерный вектор, состоящий из единиц.

Пусть  $\omega_k^{\max}$  — максимальное положительное число из набора собственных чисел  $\omega_k^1, \dots, \omega_k^n$  и  $\hat{\alpha}_k = 1/\omega_k^{\max}$ . В качестве  $\alpha_k$  берем  $\hat{\alpha}_k$ . Отсутствие такого конечного положительного числа  $\omega_k^{\max}$  означает, что задача (1.1) не имеет решения.

Если все точки траектории оказываются регулярными, то итерационный процесс (2.10) полностью определен. Более того, если сделать дополнительное предположение, что  $m = r_\Delta$  для некоторого  $r > 0$  (такое условие выполняется, в частности, когда аффинное многообразие  $\mathcal{N}_A$  задается через линейное отображение одного матричного пространства в другое матричное пространство (см., например, [9])), то в тех случаях, когда текущая регулярная точка  $X_k$  оказывается крайней, последующая точка  $X_{k+1}$  также будет крайней, т. е. метод начинает себя вести как симплекс-метод.

Покажем, что рассмотренный итерационный процесс позволяет для любой стартовой точки  $X_0 \in \mathcal{F}_P$  попасть в некоторую окрестность  $\mathcal{S}(X_*)$  решения  $X_*$  задачи (1.1), где уже можно применять основной вариант метода (2.10). Обозначим  $\mathcal{U}_f = \{X \in \mathcal{F}_P : C \bullet X \leq f\}$ . Если  $f_*$  — оптимальное значение целевой функции в задаче (1.1) и множество  $\mathcal{U}_{f_*}$  состоит из единственной точки (например, если для решений прямой и двойственной задач выполнено условие строгой дополнителности), то всегда можно указать  $\tilde{f} > f_*$  такое, что  $\mathcal{U}_{\tilde{f}} \subseteq \mathcal{S}(X_*)$ . Считаем, что все точки траектории  $\{X_k\}$  являются регулярными.

**Теорема 5.1.** *Пусть точка  $X_0 \in \mathcal{F}_P$  такова, что множество  $\mathcal{U}_{f_0}$  ограничено. Тогда можно указать номер  $K \geq 1$  такой, что  $X_k \in \mathcal{U}_{\tilde{f}}$  для  $k \geq K$ .*

**Доказательство.** Предположим, что итерационный процесс генерирует бесконечную последовательность точек, ни одна из которых не принадлежит множеству  $\mathcal{U}_{\tilde{f}}$ . Так как множество  $\mathcal{U}_{f_0}$  ограничено, то у последовательности  $\{X_k\}$  существуют предельные точки. Пусть  $X_{k_l} \rightarrow \bar{X}$ .

Считаем для общности, что в качестве направлений перемещения используются возмущенные направления  $\Delta_{svec}^{Q_B, h_{j_*}}(X)$ , вычисленные в соответствующих точках  $X_{k_l}$  (в противном случае следует в качестве  $\tilde{E}_{h_{j_*}}^\otimes$  взять нулевую матрицу). Обе матрицы  $\tilde{X}_{Q_B}^\otimes \mathcal{P}(\tilde{X}_{Q_B}^\otimes)$  и  $\mathcal{P}^T(\tilde{X}_{Q_B}^\otimes) \tilde{E}_{h_{j_*}}^\otimes \mathcal{P}(\tilde{X}_{Q_B}^\otimes)$  в (4.9) — симметричные и положительно полуопределенные. Симметричность первой матрицы следует из разложения  $\tilde{X}_{Q_B}^\otimes \mathcal{P}(\tilde{X}_{Q_B}^\otimes) = (\tilde{X}_{Q_B}^\otimes)^{1/2} \tilde{\mathcal{P}}(\tilde{X}_{Q_B}^\otimes) (\tilde{X}_{Q_B}^\otimes)^{1/2}$ . Здесь

$$\tilde{\mathcal{P}}(\tilde{X}_{Q_B}^\otimes) = I_{n_\Delta} - (\tilde{X}_{Q_B}^\otimes)^{1/2} \mathcal{A}_{svec}^T \Gamma^{-1}(\tilde{X}_{Q_B}^\otimes) \mathcal{A}_{svec} (\tilde{X}_{Q_B}^\otimes)^{1/2}$$

— матрица ортогонального проектирования.

Так как все матрицы, входящие в (4.9), ограничены в совокупности по норме в некоторой окрестности точки  $\bar{X}$ , то длина шагов  $\alpha_{k_l}$  не может стремиться к нулю, т. е. они ограничены снизу положительным числом. Кроме того, последовательность значений целевой функции  $\{C \bullet X_{k_l}\}$  монотонно убывающая и ограниченная снизу значением  $C \bullet \bar{X}$ . Поэтому в предельной точке  $X = \bar{X}$  должно выполняться

$$\|\tilde{\mathcal{P}}(\tilde{X}_{Q_B}^\otimes) (\tilde{X}_{Q_B}^\otimes)^{1/2} \text{svec } C\|_F = 0, \quad (5.3)$$

где  $\|M\|_F$  — норма Фробениуса матрицы  $M$ , причем в (5.3) ортогональная матрица  $Q$  из (2.12), а также ее разбиение на подматрицы  $Q_B$  и  $Q_N$  соответствуют точке  $\bar{X}$ . Отсюда следует, что вектор  $(\tilde{X}_{Q_B}^\otimes)^{1/2} \text{svec } C$  принадлежит пространству столбцов матрицы  $(\tilde{X}_{Q_B}^\otimes)^{1/2} \mathcal{A}_{svec}^T$ , т. е. можно указать такое  $\bar{u} \in \mathbb{R}^m$ , что

$$(\tilde{X}_{Q_B}^\otimes)^{1/2} \text{svec } C = (\tilde{X}_{Q_B}^\otimes)^{1/2} \mathcal{A}_{svec}^T \bar{u}. \quad (5.4)$$

Равенство (5.4) сохранится и после умножения его обеих частей на матрицу  $(\tilde{X}_{Q_B}^\otimes)^{1/2}$ . Тогда его можно переписать в виде

$$\tilde{D}_n(Q_B \otimes Q_B) \tilde{\mathcal{L}}_r^T D(\tilde{\eta}_B^\otimes) [\text{svec } C^{Q_B} - (\mathcal{A}_{svec}^{Q_B})^T \bar{u}] = 0_{n_\Delta}. \quad (5.5)$$



Поскольку матрица, стоящая в (5.5) перед квадратной скобкой, имеет полный ранг по столбцам, то это означает, что  $\text{svec } V^{Q_B}(\bar{u}) = 0_{r_\Delta}$ . Из-за того что матрица  $C$  не принадлежит линейному подпространству, порожденному матрицами  $A_i$ ,  $i \in J^m$ , это возможно только в том случае, когда  $r_\Delta \leq m$ , где  $r$  — ранг матрицы  $\bar{X}$ . Таким образом,  $\bar{X}$  — крайняя точка множества  $\mathcal{F}_P$ .

Пусть  $M^Q = Q^T M Q$ . Имеем  $\bar{X}^Q \succeq 0$ . Кроме того, из  $\bar{X}^Q \bullet V^Q(\bar{u}) = 0$  следует, что  $\bar{X} \bullet \bar{V} = 0$ , где  $\bar{V} = \bar{V}(\bar{u})$ . Но точка  $\bar{X}$  не есть решение задачи, поэтому у матрицы  $\bar{V}$  существует отрицательное собственное значение  $\theta_{j_*}$ , причем соответствующий собственный вектор  $h_{j_*}$  не принадлежит подпространству  $\mathcal{L}(Q_B)$ , ибо иначе матрица  $\bar{V}^{Q_B}$  была ненулевой. Далее, так как  $\text{svec } \bar{V} = \mathcal{P}(\bar{X}_{Q_B}^{\otimes}) \text{svec } C$ , то  $\langle \text{svec } C, \mathcal{P}^T(\bar{X}_{Q_B}^{\otimes}) \tilde{E}_{h_{j_*}}^{\otimes} \mathcal{P}(\bar{X}_{Q_B}^{\otimes}) \text{svec } C \rangle = \theta_{j_*} < 0$ . Это приводит к тому, что при  $X_{k_l}$ , достаточно близких к  $\bar{X}$ , значение функции  $C \bullet X$  убывает на величину, ограниченную снизу некоторым положительным числом. В результате на некоторой итерации должно стать  $C \bullet X_{k_l} < C \bullet \bar{X}$ , что невозможно. Поэтому  $X_k \in \mathcal{U}_{\tilde{f}}$  для  $k$  достаточно больших.

Теорема доказана.

**З а м е ч а н и е.** В силу произвольности выбора уровня  $\tilde{f}$  можно утверждать, что описанный итерационный процесс сходится глобально на множестве  $\mathcal{F}_P$ .

### СПИСОК ЛИТЕРАТУРЫ

1. **Еремин И. И.** Теория линейной оптимизации. Екатеринбург: Изд-во “Екатеринбург”, 1999. 312 с.
2. Handbook of Semidefinite Programming / eds. N. Wolkowicz, R. Saigal, L. Vandenberghe. Dordrecht: Kluwer Acad. Publ., 2000. 656 p.
3. **Бабынин М. С., Жадан В. Г.** Прямой метод внутренней точки для линейной задачи полуопределенного программирования // Журн. вычисл. математики и мат. физики. 2008. Т. 48, № 10. С. 1780–1801.
4. **Жадан В. Г.** Прямой мультипликативно-барьерный метод с наискорейшим спуском для линейной задачи полуопределенного программирования // Оптимизация и приложения. Вып. 2. М.: ВЦ РАН, 2011. С. 107–131.
5. **Жадан В. Г.** Конечные барьерно-проективные методы для линейного программирования // Методы оптимизации и их приложения: тр. XI Байкальской междунар. шк.-семинара. Пленарные доклады. Иркутск: Изд-во СЭИ СО РАН, 1998. С. 140–144.
6. **Арнольд В. И.** О матрицах, зависящих от параметров // Успехи мат. наук. 1971. Т. 26, вып. 2(158). С. 101–114.
7. **Alizadeh F., Haeberly J.-P. F., Overton M. L.** Complementarity and nondegeneracy in semidefinite programming // Math. Programming. Ser. B. 1997. Vol. 77, no. 1. P. 111–128.
8. **Magnus J. R., Neudecker H.** The elimination matrix: some lemmas and applications // SIAM J. Alg. Disc. Methods. 1980. Vol. 1, no. 4. P. 422–449.
9. **Lasserre J.B.** Linear programming with positive semi-definite matrices // Math. Problems in Engineering. 1996. Vol. 2, iss. 6. P. 499–522.

Жадан Виталий Григорьевич  
д-р физ.-мат. наук, профессор  
зав. отделом

Вычислительный центр им. А. А. Дородницына РАН  
e-mail: zhadan@ccas.ru

Поступила 01.02.2014