

**О СВЯЗИ МЕЖДУ ЭЛЕМЕНТАРНЫМ КРАТНЫМ
МНОЖИТЕЛЕМ НЕПОЛНОГО РАНГА
И ВЫРОЖДЕННОЙ ЗАДАЧЕЙ ШУРА**

В работе [1] показано, что вырожденной задаче Шура соответствует семейство элементарных кратных множителей неполного ранга, при помощи каждого из которых она решается. Напомним, что каждый такой множитель строится по матрице данных задачи C_n и некоторому подпространству типа K . Рассмотрим теперь обратную задачу. А именно, пусть задан элементарный кратный множитель неполного ранга. Спрашивается, имеется ли такая вырожденная задача Шура, решение которой приводит к данному множителю. Для двучленных множителей ответ на этот вопрос дан в работе [2] и выглядит следующим образом.

Теорема 1. *Для того чтобы двучленный множитель*

$$\tilde{b}(\zeta) = I + (1 - \zeta) \begin{bmatrix} P \\ C^* \end{bmatrix} (P - CC^*)^{-1} [P, C] \tilde{j}, \quad \tilde{j} = \begin{bmatrix} -I_p & 0 \\ 0 & I_q \end{bmatrix}$$

порождался некоторой задачей Шура, необходимо и достаточно выполнение условия $q \geq p - \text{rang } P$.

В данной работе поставленный вопрос выясняется для случая произвольного элементарного кратного множителя.

Пусть $\tilde{B}(\zeta) = \tilde{d}_0 \zeta^{n+1} + \tilde{d}_1 \zeta^n + \dots + d_{n+1}$, $\tilde{B}(1) = I$, $\tilde{j}$ — элементарный кратный множитель. Как показано в [3], $\tilde{B}(\zeta)$ допускает представление

$$\tilde{B}(\zeta) = I + (1 - \zeta) \begin{bmatrix} \Lambda_{p,n}(\zeta) & 0 \\ 0 & \Lambda_{q,n}(\zeta) \end{bmatrix} \tilde{H} \begin{bmatrix} \Lambda_{p,n}^*(1) & 0 \\ 0 & \Lambda_{q,n}^*(1) \end{bmatrix} \tilde{j},$$

где

$$\tilde{H} = \begin{bmatrix} P \\ C^* \end{bmatrix} (P - CC^*)^{-1} [P, C];$$

$$\Lambda_{p,n}(\zeta) = [I_p, \zeta I_p, \dots, \zeta^n I_p].$$

При этом выполнены соотношения

$$P^* = P, P^2 = P; \quad (1)$$

$$V_{p,n}^* P = P V_{p,n}^* P; \quad (2)$$

$$C V_{q,n} = P V_{p,n} C; \quad (3)$$

$$P - C C^* \geq 0, \operatorname{rang}(P - C C^*) = \operatorname{rang} P; \quad (4)$$

$$V_{p,n} = \begin{bmatrix} 0 & & & \\ I_p & 0 & & \\ & I_p & & \\ & & \ddots & \\ & & & I_p & 0 \end{bmatrix}.$$

Для того чтобы доказать, что множитель $\tilde{B}(\xi)$ связан с решением некоторой задачи Шура, надо установить существование матрицы $C_n: E_-^{(n)} \rightarrow E_+^{(n)}$, удовлетворяющей условиям

$$P C_n = C; \quad (5)$$

$$C_n V_{q,n} = V_{p,n} C_n; \quad (6)$$

$$I - C_n C_n^* \geq 0, \operatorname{rang}(I - C_n C_n^*) = \operatorname{rang} P. \quad (7)$$

В этом случае C_n допускает представление

$$C_n = \begin{bmatrix} c_0 & & & \\ c_1 c_0 & 0 & & \\ & \ddots & & \\ & & \ddots & \\ c_n & & & c_1 c_0 \end{bmatrix},$$

подпространство Δ_P является для C_n подпространством типа K и множитель $\tilde{B}(\xi)$ порождается матрицей C_n и подпространством Δ_P .

Теорема 2. Пусть $\tilde{B}(\xi)$ — элементарный кратный множитель. Если

$$q \geq (n+1)p - \operatorname{rang} P, \quad (8)$$

то существует матрица C_n , удовлетворяющая условиям (5)–(7), т. е. множитель $\tilde{B}(\xi)$ порождается некоторой задачей Шура

Доказательство. Пусть $E_+^{(n)} = \Delta_P \oplus \Delta_P^\perp$. В силу (2) подпространства Δ_P и $\Delta_P^\perp$ инвариантны соответственно относительно $V_{p,n}^*$ и $V_{p,n}$. Введем в рассмотрение подпространства

$$\tilde{L}_k = \{f \in \Delta_P, V_{p,n}^{*k+1} f = 0\};$$

$$\tilde{G}_k = \{g \in \Delta_P^\perp, V_{p,n}^{k+1} g = 0\}, \quad k = 0, 1, \dots, n.$$

Пусть

$$L_k = \tilde{L}_k \ominus \tilde{L}_{k-1}, \quad L_0 = \tilde{L}_0,$$

$$G_k = \tilde{G}_k \ominus \tilde{G}_{k-1}, \quad G_0 = \tilde{G}_0, \quad k = 1, 2, \dots, n.$$

Тогда $\Delta_P = L_0 \oplus L_1 \oplus \dots \oplus L_n$; $\Delta_P^\perp = G_n \oplus G_{n-1} \oplus \dots \oplus G_0$. Отметим, что $V_{p,n}^* L_k \subset L_{k-1}$, $V_{p,n} G_k \subset G_{k-1}$, $k = 1, 2, \dots, n$.

На $C_n: E_-^{(n)} \rightarrow E_+^{(n)}$ будем смотреть, как на расширение $C: E_-^{(n)} \rightarrow \Delta_P$. Расширять C до C_n будем пошагово. Сначала расширим C до оператора

$$R_0 = C \oplus Q_0, \quad Q_0: E_-^{(n)} \rightarrow G_n. \quad (9)$$

При этом потребуем, чтобы R_0 удовлетворял условиям

$$R_0 V_{q,n} = P_0 V_{p,n} R_0; \quad (10)$$

$$P_0 - R_0 R_0^* \geq 0, \quad \text{rang}(P_0 - R_0 R_0^*) = \text{rang } P, \quad (11)$$

где $P_0 = P_{\Delta_P \oplus G_n}$, которые являются аналогами условий (3), (4). Отметим, что непосредственно из определения ортопроектора P_0 следуют соотношения $P_0^* = P_0$, $P_0^2 = P_0$; $V_{p,n}^* P_0 = P_0 V_{p,n}^* P_0$, являющиеся аналогами условий (1), (2).

Займемся условием (10). Перепишем его в развернутом виде: $(C + Q_0) V_{q,n} = (P + P_{G_n}) V_{p,n} (C + Q_0)$. Так как $\Delta_{Q_0} \subset G_n$ и $V_{p,n} G_n \subset G_{n-1}$, то $(P + P_{G_n}) V_{p,n} Q_0 = 0$. Учитывая (3), получаем, что (10) можно переписать следующим образом:

$$Q_0 V_{q,n} = P_{G_n} V_{p,n} C. \quad (10)$$

Перейдем к условию (11). При разложении $E_+^{(n)} = (\Delta_P^\perp \ominus G_n) \oplus \oplus G_n \oplus \Delta_P$ имеем

$$C = \begin{bmatrix} 0 \\ 0 \\ c \end{bmatrix}, \quad R_0 = \begin{bmatrix} 0 \\ Q_0 \\ c \end{bmatrix}, \quad P_0 = \begin{bmatrix} 0 & 0 & 0 \\ 0 & I & 0 \\ 0 & 0 & I \end{bmatrix}.$$

Непосредственно проверяется, что

$$P_0 - R_0 R_0^* = \begin{bmatrix} 0 & 0 & 0 \\ 0 & I & x \\ 0 & 0 & I \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 0 & 0 & 0 \\ 0 & r_1 & 0 \\ 0 & 0 & r_2 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 0 & 0 & 0 \\ 0 & I & 0 \\ 0 & x^* & I \end{bmatrix},$$

где $x = -Q_0 c^* (I - c c^*)^{-1}$; $r_1 = I - Q_0 Q_0^* + x c^* Q_0^*$; $r_2 = I - c c^* > 0$. Поэтому (11) равносильно условию $r_1 = 0$. После простых преобразований перепишем его в виде $Q_0 (I - c^* c)^{-1} Q_0^* = I$, а это эквивалентно тому, что $Q_0 = V_0 (I - C^* C)^{\frac{1}{2}}$ (12), где V_0 — некоторое отображение из $E_-^{(n)}$ в G_n , удовлетворяющее условию $V_0 V_0^* = I_{G_n}$ (13).
Согласование (10) и (12) приводит к дополнительному условию на V_0 :

$$V_0 (I - C^* C)^{\frac{1}{2}} V = P_{G_n} V_{p,n} C. \quad (14)$$

* P_L обозначает ортопроектор на подпространство L .

Покажем, что оператор V_0 определяется уравнением (14) на подпространстве $H_0 = \Delta_{(I-C^*C)}^{\frac{1}{2}} V_{q,n}$ как некоторое сжатие T_0 . Для этого докажем, что для любого $f \in E_-^{(n)}$ выполняется

$$\|(I - C^*C)^{\frac{1}{2}} V_{q,n} f\| \geq \|P_{G_n} V_{p,n} C f\|. \quad (15)$$

Это условие равносильно неравенству

$$V_{q,n}^* V_{q,n} - V_{q,n}^* C^* C V_{q,n} \geq C^* V_{p,n}^* P_{G_n} V_{p,n} C. \quad (16)$$

Из (3) следует $V_{q,n}^* C^* C V_{q,n} = C^* V_{p,n}^* P V_{p,n} C$. Далее, $V_{q,n}^* V_{q,n} = P_{E_-^{(n-1)}}$. Поэтому (16) можно переписать в виде

$$P_{E_-^{(n-1)}} \geq C^* V_{p,n}^* (P + P_{G_n}) V_{p,n} C. \quad (17)$$

Справа в этом неравенстве стоит сжатие. Поэтому достаточно доказать, что его образ лежит в $E_-^{(n-1)}$, т. е. в $\text{Ker } V_{q,n}^*$. Но для оператора $C^* V_{p,n}^* P V_{p,n} C$ это очевидно. Поэтому остается проверить, что $V_{q,n}^* C^* V_{p,n}^* P_{G_n} V_{p,n} C = 0$. Для этого достаточно убедиться в том, что $P_{G_n} V_{p,n} C V_{q,n}^* = 0$. Из (2) и (3) следует $C V_{q,n}^* = P V_{p,n}^* C$. Значит,

$$\begin{aligned} P_{G_n} V_{p,n} C V_{q,n}^* &= P_{G_n} V_{p,n} P V_{p,n}^* C = \\ &= P_{G_n} V_{p,n} (P + P_{\Delta_P^\perp}) V_{p,n} C = P_{G_n} V_{p,n}^{n+1} C = 0. \end{aligned}$$

Здесь воспользовались тем, что $P_{G_n} V_{p,n} P_{\Delta_P^\perp} = 0$ и $P + P_{\Delta_P^\perp} = I$.

Итак, неравенство (15) доказано. Из этого неравенства следует, что соотношение

$$T_0 (I - C^*C)^{\frac{1}{2}} V_{q,n} = P_{G_n} V_{p,n} C \quad (18)$$

определяет на подпространстве H_0 сжатие T_0 . Сравнивая (14) и (18), получаем $V_0|_{H_0} = T_0$ (19). Теперь необходимо показать, что сжатие T_0 можно продолжить до оператора V_0 , удовлетворяющего условиям (13) и (19).

Пусть $E_-^{(n)} = H_0 \oplus H_0^\perp$ (20) и в соответствии с этим разложением $V_0 = [T_0, D_0]$ (21), т. е. $D_0: H_0^\perp \rightarrow G_n$. Тогда условие (19) следует из (21), а условие (13) приобретает вид $T_0 T_0^* + D_0 D_0^* = I_{G_n}$, откуда находим $D_0 = (I_{G_n} - T_0 T_0^*)^{\frac{1}{2}} U_0$, где U_0 отображает $H_0^\perp$ в G_n , при этом $U_0 U_0^*$ является ортопроектором в G_n на $\Delta_{I - T_0 T_0^*}$.

Итак, расширение $R_0 = C \oplus Q_0$ определяется оператором $Q_0 = V_0 (I_{E_-^{(n)}} - C^*C)^{\frac{1}{2}}$, при этом V_0 имеет вид $V_0 = [T_0, (I_{G_n} -$

$-T_0 T_0^*)^{\frac{1}{2}} U_0]$, где T_0 — сжатие, определяемое равенством (18), а $U_0: H_0^{\perp} \rightarrow G_n$ обладает тем свойством, что $U_0 U_0^*$ является ортопроектором на $\Delta_{I-T_0 T_0^*}$.

Очевидно, указанное расширение существует, если $\dim H_0^{\perp} \geq \dim G_n$ (22). Из вида H_0 следует, что $\dim H_0^{\perp} = \dim E_- = q$. Согласно условию теоремы $q \geq (n+1)p - \text{rang } P = \dim E_+^{(n)} - \dim \Delta_P = \dim \Delta_P^{\perp} \geq \dim G_n$. Таким образом, условие (22) заведомо выполнено и соответствующее расширение R_0 построено.

Следующий шаг состоит в построении расширения $R_1 = R_0 \oplus Q_1$, $Q_1: E_-^{(n)} \rightarrow G_{n-1}$, удовлетворяющего условиям $R_1 V_{q,n} = P_1 V_{p,n} R_1$, $P_1 = P_0 \oplus P_{G_{n-1}}$, $P_1 - R_1 R_1^* \geq 0$, $\text{rang}(P_1 - R_1 R_1^*) = \text{rang } P$. Это расширение описывается аналогично, а из условия (8) следует возможность подобного расширения.

Повторяя этот процесс на $(n+1)$ шаге, получим оператор $R_n = R_{n-1} \oplus Q_n$, $Q_n: E_-^{(n)} \rightarrow G_0$, удовлетворяющий условиям $R_n V_{q,n} = V_{p,n} R_n$, $P_n = I_{E_+^{(n)}}$, $I_{E_+^{(n)}} - R_n R_n^* \geq 0$, $\text{rang}(I_{E_+^{(n)}} - R_n R_n^*) = \text{rang } P$, и для завершения доказательства теоремы остается положить $C_n = R_n$.

Следствие. Если операторы P и C удовлетворяют условиям (1) — (3), при этом $P - CC \geq 0$, то существует оператор C_n , удовлетворяющий условиям (5), (6) и являющийся сжатием $I - CC^* \geq 0$.

Доказательство. Положим на первом шаге произведенных выше рассуждений $D_0 = 0$, т. е. $V_0 = [T_0, 0]$. Поступая аналогичным образом на каждом из последующих шагов, получим необходимый результат.

Замечание 1. Доказанная теорема является точной, а именно, приведем пример, когда $q = (n+1)p - \text{rang } P - 1$ (23) и указанного расширения матрицы C до соответствующей матрицы C_n не существует.

Пусть $q = \dim E_- = 1$, $p = \dim E_+ = 2$, $n = 1$, т. е. в данном случае $E_+^{(n)} = E_+^{(1)} = E_+ \oplus E_+$. Подпространство Δ_P зададим соответствующим ортопроектором

$$P = \left[\begin{array}{cc|cc} 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 \\ \hline 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \end{array} \right].$$

Таким образом, условие (23) выполняется. Матрица C в силу условий (1) — (4) имеет вид

$$C = \left[\begin{array}{cc} 0 & 0 \\ \alpha & 0 \\ 0 & 0 \\ \beta & \alpha \end{array} \right],$$

где числа α и β выберем настолько малыми по абсолютной величине, чтобы C было строгим сжатием.

Предположим теперь, что существует матрица C_1 (сейчас $n=1$), удовлетворяющая условиям (5)–(7). Условие (6) означает, что C имеет вид

$$C_1 = \begin{bmatrix} c_{00} & 0 \\ c_{10} & 0 \\ c_{20} & c_{00} \\ c_{30} & c_{10} \end{bmatrix}.$$

Учитывая, что $q=1$, $p=2$, находим, что условие (7) выполняется в том и только в том случае, если $C_1^* C_1 = I$. Отсюда следует $c_{20} = c_{30} = 0$, $|c_{00}|^2 + |c_{10}|^2 = 1$. Условие (5) означает, что $\alpha = c_{10}$, $\beta = c_{30}$. В случае, если $\beta \neq 0$, это приводит к противоречию, так как $c_{30} = 0$.

Замечание 2. Можно показать, что ранг r элементарного кратного множителя, порождаемого некоторой задачей Шура, удовлетворяет условию $q \geq p - r$ (24). Построенный в рассмотренном выше примере по матрицам P и C элементарный кратный множитель условию (24) удовлетворяет, однако не может породиться ни одной из задач Шура. Таким образом, условие (24), будучи необходимым, достаточным не является.

Следует отметить, что при $n=0$ условие (8) переходит в условие (24) и в этом случае условие (24) является и достаточным. Достаточность этого условия при $n=0$ следует и из теоремы 1.

При $n \geq 1$ условие (24) является достаточным для элементарных кратных множителей специального вида, играющих важную роль при изучении задачи Шура.

Замечание 3. Аналогичные результаты можно получить и для j -элементарных кратных множителей с полюсом в точке 0.

Наконец, отметим, что рассуждения, проведенные при доказательстве теоремы 2, наводяны связью с теоремой о дилатации коммутантов ([4], с. 79–81).

Список литературы: 1. Дубовой В. К. Индефинитная метрика в интерполяционной проблеме Шура для аналитических функций. IV // Теория функций, функциональный анализ и их прил. 1984. Вып. 42. С. 46–57. 2. Галстян Л. А., Дубовой В. К. О пошаговом процессе в вырожденной проблеме Шура. Ереван, 1985. 42 с. Деп. в АрмНИИНТИ 22.03.85, № 27Ар–85. 3. Дубовой В. К. Параметризация элементарного кратного множителя неполного ранга. Анализ в бесконечномерных пространствах и теория операторов. К., 1983. С. 54–68. 4. Секельфальви-Надь Б., Фрэйш Ч. Гармонический анализ операторов в гильбертовом пространстве. М., 1970. 325 с.

Поступила в редколлегию 14.04.86