

УДК 512.64

А.М.СУХОТИН

## ГЕОМЕТРИЧЕСКИЕ ВОПРОСЫ ТЕОРИИ МАТРИЦ

В статье геометрическими методами найдены оценки рангов суммы и произведений линейных операторов, из которых получены, в частности, известные неравенства Сильвестра и Фробениуса (разд. 2). Перестановочность матриц в произведении рассмотрена в разд. 3. В разд. 4 сформулировано и доказано обобщение теоремы Кронекера–Капелли о совместности системы линейных уравнений на матричные уравнения. Разд. 1 содержит новые формулировку и доказательство теоремы о базисном миноре матрицы.

1. Базисной подматрицей матрицы  $A = (a_j^i)$  называют всякую  $r \times r$ -матрицу, составленную из строк (столбцов) некоторого её базисного минора. Ниже символом  $\langle n, k \rangle \triangleq \langle A \rangle$  обозначаем размер  $\langle A \rangle$  матрицы  $A$ , имеющей  $n$  строк и  $k$  столбцов ( $\langle n, k \rangle$ -матрицы  $A$ ).

**Теорема 1.1** (О базисном миноре). Для всякой  $\langle n, k \rangle$ -матрицы  $A = (a_j^i)$  ранга  $r$  существует эквивалентная ей клеточная матрица  $H = \left( \begin{array}{c|c} H_1^1 & H_1^2 \\ \hline H_2^1 & H_2^2 \end{array} \right)$ , где  $H_1^1$  – диагональная невырожденная, в частности, единичная  $\langle r, r \rangle$ -матрица, а  $H_2^1, H_1^2, H_2^2$  – нулевые матрицы соответствующих размеров (см. [1, стр. 71]).

Доказательством теоремы является алгоритм в четыре шага элементарных преобразований матрицы  $A$  в матрицу  $H$  (см. [1, стр. 39–41, 139–142], [8, стр. 50], ср. [3, стр. 29–33]).

1-й шаг. Заменяем подматрицу  $A_1^1$  матрицы  $A$  базисной подматрицей  $B_1^1$ ;  $A \approx B$ . (Если  $\det A_1^1 \neq 0$ , то  $A = B$ .)

2-й шаг. Заменой в матрице  $B$  строк по формулам

$$2.1) \text{ если } b_q^q \neq 0, \text{ то } \tilde{L}^q = L^q, \text{ если } b_q^q = 0, \text{ то } \tilde{L}^q = L^{q+k}, \quad k = \max\{s: b_{q+s}^q \neq 0\},$$

$$2.2) \tilde{L}^{p_q} = L^{p_q} - L^q \frac{b_q^{p_q}}{b_q^q}, \quad q = \overline{1, r}, \quad p_q = \overline{q+1, n},$$

преобразуем подматрицу  $B_1^1$  в верхнетреугольную подматрицу  $C_1^1$ ; а подматрицу  $B_2^1$  – в нулевую подматрицу  $C_2^1$ .  $B \approx C \Rightarrow A \approx C$ .

3-й шаг. Заменой в матрице  $C$  строк по формулам

$$\tilde{L}^{r-p_q} = L^{r-p_q} - L^{r-q} \frac{c_{r-p_q}^{r-q}}{c_{r-q}^{r-p_q}}, \quad q = \overline{0, r-2}, \quad p_q = \overline{q+1, r-1},$$

преобразуем подматрицу  $C_1^1$  в диагональную подматрицу  $F_1^1$ .  $F \approx C \Rightarrow A \approx F$ .

4-й шаг. Заменой в матрице  $F$  столбцов по формулам

$$\tilde{F}_{p_q} = F_{p_q} - F_q \frac{f_{p_q}^q}{f_q^{p_q}}, \quad q = \overline{1, r}, \quad p_q = \overline{r+1, k}$$

преобразуем подматрицу  $F_1^1$  в нулевую подматрицу  $H_1^2$ .  $F \approx H \Rightarrow A \approx H$ .

Подматрица  $H_2^2$  матрицы  $H$  является нулевой матрицей, иначе бы  $\text{rank } H$  и, следовательно, ранг матрицы  $A$  были бы больше  $r$ .

**Замечание 1.1.** Если базисная подматрица матрицы  $A$  неизвестна или неизвестен ранг матрицы  $A$ , то шаги 1 и 2 включаем в цикл по индексу  $q$ .

Матрицу  $H$  называют *приведённой* (канонической (см. [1, стр. 77]), если подматрица  $H_1^1$  будет единичной) *матрицей матрицы  $A$*  или её *приведённой* (соответственно, канонической) *формой*. Приведённую матрицу  $H$  матрицы  $A$  будем обозначать символом  $A^*$ .

**Следствие 1.1 Теоремы 1.1.** *Небазисные ряды (столбцы и строки) матрицы  $A$  являются линейными комбинациями соответственных рядов базисной подматрицы матрицы  $A$  (в приведённой форме  ${}^*A$  эти линейные комбинации являются тривиальными).*

**Следствие 1.2 Теоремы 1.1.** *Для каждой квадратной матрицы  $A$  справедливо равенство:  $\det(A) = \det({}^*A) \cdot (-1)^\sigma$ , где  $\sigma$  – количество транспозиций в алгоритме доказательства Теоремы 1.1.*

В терминах разд. 1 содержание метода Гаусса решения системы линейных уравнений (СЛУ) имеет следующую формулировку: *приведение матрицы  $A$  расширенной матрицы  $(A|B|\Sigma)$  СЛУ к канонической её форме.* При этом матрица  $(A|B|\Sigma)$  СЛУ переходит в эквивалентную ей матрицу

$$({}^*A|\tilde{B}|\tilde{\Sigma}) = \left( \begin{array}{c|c|c} E|H_1^1 & \tilde{B}_1 & \tilde{\Sigma}_1 \\ \hline H_1^2|H_2^2 & \tilde{B}_2 & \tilde{\Sigma}_2 \end{array} \right), \tag{1.1}$$

где  $E$  – единичная  $\langle r, r \rangle$ -матрица, а  $H_1^2$  и  $H_2^2$  являются нуль-матрицами, если они существуют. Если столбец  $B_2 \neq (0)$ , то СЛУ не совместна. При  $B_2 = (0)$  число  $d = k - r$ , то есть число столбцов подматрицы  $H_2^1$ , равное числу свободных переменных в СЛУ, определяет размерность пространства решений СЛУ. Элементы контрольного столбца  $\Sigma$  равны суммам элементов соответствующей строки матрицы  $(A|B)$ .

**Замечание 1.2.** *Линейными операциями только над строками расширенной матрицы  $(A|B|\Sigma)$  СЛУ эта матрица приводится лишь к виду*

$$(\tilde{A}|\tilde{B}|\tilde{\Sigma}) \triangleq \left( \begin{array}{c|c|c} GE & B_1 & \Sigma_1 \\ \hline 0 & B_2 & \Sigma_2 \end{array} \right), \tag{1.2}$$

где матрица  $GE = \left( G_1 \left| \begin{array}{c} E_{r_1} \\ 0 \end{array} \right| \dots \left| G_q \left| \begin{array}{c} 0 \\ E_{r_q} \end{array} \right| G_{q+1} \right)$  и сумма  $r = r_1 + r_2 + \dots + r_q$  порядков единичных матриц

$E_{r_s}$  определяет ранг матрицы  $A$ , а число  $d$ , равное сумме столбцов матриц  $G_1, \dots, G_{q+1}$ , то есть числу свободных переменных в СЛУ, определяет размерность пространства решений СЛУ. Из представления расширенной матрицы  $(A|B|\Sigma)$  СЛУ в виде (1.1) или (1.2) очевидно не только утверждение теоремы Кронекера – Капелли об условии совместности СЛУ, но и приведённое выше заключение о размерности пространства решений СЛУ.

При  $r = n = k$   $(A|B) \approx (E|\tilde{B})$ , и единственное решение СЛУ имеет вид  $X = \tilde{B}$ .

Отметим, что матричная запись СЛУ представляет собою частный случай двучленного матричного уравнения

$$AX = B, \tag{1.3}$$

в котором  $\langle X \rangle = \langle B \rangle = \langle n, 1 \rangle$ . Оценка ранга возможного матричного решения  $X$  для более общего двучленного матричного уравнения [1, стр. 73]

$$AXB = C, \tag{1.3'}$$

где  $\langle A \rangle = \langle m, n \rangle$ ,  $\langle X \rangle = \langle n, p \rangle$ ,  $\langle B \rangle = \langle p, q \rangle$  и, следовательно,  $\langle C \rangle = \langle m, q \rangle$ , дана в [1] (см. там же формулу (44) и далее) в следующий форме:

$$\text{rank}C \leq \text{rank}X \leq \text{rank}C + n + p - \text{rank}A - \text{rank}B. \tag{1.4}$$

В [3, стр. 29–33, теор. 3.1.1] показано, что для каждой  $\langle n, k \rangle$ -матрицы  $A$  существуют две невырожденные ортогональные матрицы:  $\langle n, n \rangle$ -матрица  $Q$  и  $\langle k, k \rangle$ -матрица  $P$ , такие, что  $QAP^{-1} = {}^*A$  или, что то же самое,

$$A = Q^{-1}({}^*A)P. \tag{1.5}$$

Доказательство Теоремы 3.1.1 в [3] состоит из представления соответствующих преобразований  $Q$  и  $P$  цепочками подходящих двумерных вращений, а Теорема 3.1.1 называется «теоремой об ортогональном конгруэнтном приведении прямоугольной матрицы ранга  $r$  к блочному виду с невырожденной квадратной  $r \times r$ -клеткой и остальными нулевыми блоками».

Матрицы  $A$  и  $B$  называются подобными, если существует невырожденная матрица  $T$ , такая, что  $B = TAT^{-1}$ , множество матриц  $C_A \triangleq \{TAT^{-1}, \forall T, \det T \neq 0\}$  называется [5, стр. 29] классом сопряжённости матрицы  $A$ .

**Замечание 1.3.** Добавление к прямоугольной матрице нулевых столбцов (строк) не меняет ранга матрицы. Не нарушая общности рассуждений, ниже мы будем рассматривать только квадратные матрицы и определяемые ими (в конкретном базисе) линейные операторы в  $R_n$ .

2. В этом разд. и ниже мы считаем рассматриваемые операторы в  $R_n$  по умолчанию линейными. Ранг произведения двух операторов в  $R_n$  определяет точно

**Теорема 2.1.** Ранг  $r$  оператора  $C \triangleq BA$  определяется следующим равенством:

$$r \triangleq \text{rank } BA = \text{rank } A - d(KI(B, A)), \quad (2.1)$$

где  $d \triangleq d(KI(B, A))$  обозначает размерность пересечения  $\ker B \cap \text{Im } A$  ядра оператора  $B$  и образа оператора  $A$  соответственно.

Для доказательства этого утверждения достаточно рассмотреть действие оператора  $B$  на  $R_n$  как на линейной оболочке образа  $\text{Im } A$  оператора  $A$  и его дополнения в  $R_n$ .

Так как  $d \geq 0$ , то из (2.1) следует, что  $r \leq \text{rank } A$  и  $\text{rank } BA = \text{rank } A$  при  $d = 0$ . А  $\text{rank } BA = \text{rank } B$  лишь при следующем условии:  $R_n = (\text{Im } A, \ker B)$ . Обозначим символом  $B(E)$  значение оператора  $B$  на подпространстве  $E$ . Из условия  $B(\text{Im } A) \subseteq B(R_n)$  мы получим оценку:  $r \leq \text{rank } B$ . Поэтому  $\text{rank } BA \leq \min\{\text{rank } A, \text{rank } B\}$  (см. [1, стр. 22]).

Аналогично, используя условие (2.1), мы получаем равенство

$$\text{rank } CBA = \text{rank } A - d(KI(B, A)) - d(KI(C, BA)), \quad (2.2)$$

дающее точную оценку ранга произведения трёх операторов  $A, B$  и  $C$  (ср. оценку (1.4) ранга решения матричного уравнения (1.3')).

Из равенств (2.1) и (2.2) мы получаем для произвольных линейных операторов в  $R_n$  три следующие утверждения как следствия и обобщение соответственно:

**Утверждение 2.1.**  $d(KI(CB, A)) = d(KI(B, A)) + d(KI(C, BA))$ .

**Утверждение 2.2.** Для любых операторов  $A$  и  $B$  справедлива следующая оценка их рангов:

$$\text{rank } A \leq \text{rank } B + d(KI(B, A)). \quad (2.3)$$

**Утверждение 2.3.** Ранг произведения  $SR \dots CBA$  операторов  $A, B, \dots, R, S$  определяется следующим равенством:

$$\text{rank } SR \dots CBA = \text{rank } A - d(KI(B, A)) - d(KI(C, BA)) - \dots - d(KI(S, R \dots A)).$$

Для другого доказательства (2.3) достаточно представить образ  $\text{Im } A$  подпространством линейной оболочкой ядра  $\ker B$  оператора  $B$  и его дополнения в  $R_n$ , рассмотрев при этом все возможные случаи: 1)  $\text{Im } A \subseteq \ker B$ , 2)  $\text{Im } A \cap \ker B = 0$  и 3)  $KI(B, A) \subset \text{Im } A$ .

Как следствие, из (2.1) с учётом очевидного неравенства  $d(KI(B, A)) \leq n - \text{rank } B$  мы получаем ещё одно утверждение (неравенство Сильвестра [1, стр. 73]):

$$\text{rank } B + \text{rank } A - n \leq \text{rank } BA \leq \min\{\text{rank } A, \text{rank } B\}. \quad (2.4)$$

Из равенств (2.1), (2.2) и условия  $d(KI(C, BA)) \geq 0$  получим как следствие и известное (см. [11, стр. 25]) неравенство Фробениуса:

$$\text{rank } AB + \text{rank } BC \leq \text{rank } B + \text{rank } ABC. \quad (2.5)$$

Действительно, из (2.1) и (2.2) получаем два условия:

$$\begin{aligned} \text{rank } AB + \text{rank } BC &= \text{rank } B + \text{rank } C - d(KI(A, B)) - d(KI(B, C)), \\ \text{rank } B + \text{rank } ABC &= \text{rank } B + \text{rank } C - d(KI(B, C)) - d(KI(A, BC)), \end{aligned}$$

сравнение правых частей которых с учётом очевидного для любых операторов  $A, B$  и  $C$  неравенства  $d(KI(A, BC)) \leq d(KI(A, B))$  даёт доказываемое.

Для произвольных операторов  $A$  и  $B$  мы получаем из Теоремы 2.1 как следствие равенство (ср. [4, стр. 116, упр. 8])

$$\text{rank } AB = \text{rank } A + \text{rank } B + d(KI(B, A)) - n - d(KI(K(B, B, A))), \quad (2.6)$$

где  $n = \dim R_n$ , число  $d(KI(K(B, B, A)))$  есть размерность пересечения подпространств  $\ker B, \text{Im } B$  и  $\ker A$ , а  $d(KI(B, A))$  – размерность пересечения ядер  $\ker A$  и  $\ker B$ .

Аналогичным образом точная оценка ранга произведения  $ABC$  трёх операторов  $A$ ,  $B$  и  $C$  получается из (2.2) ещё и в виде следующего ниже равенства (ср. [4, стр. 116, упр. 9]):

$$\text{rank } CBA = \text{rank } A + \text{rank } B + \text{rank } C + d(KK(B, A)) + d(KK(C, BA)) - 2n. \quad (2.5')$$

Тривиальную оценку  $|\text{rank } A - \text{rank } B| \leq \text{rank}(A+B) \leq \min\{n, \text{rank } A + \text{rank } B\}$  ранга суммы  $A+B$  линейных операторов  $A$  и  $B$  в  $R_n$  можно улучшить аналогично следующим образом (ср. [4, стр. 116, упр. 7]).

**Теорема 2.2.** Ранги операторов  $A$ ,  $B$  и  $A+B$ , действующих в  $R_n$ , связаны условиями

$$\begin{aligned} |\text{rank } A - \text{rank } B| &\leq d(KI(B, A)) + d(KI(A, B)) + \text{rank } A + \text{rank } B - \\ &- d(KI(B, A) \cap \text{Im } B) - d(KI(A, B) \cap \text{Im } A) - d(L(A) \cap \text{Im } B) - d(L(B) \cap \text{Im } A), \\ \text{rank}(A+B) &\leq \text{rank } A + \text{rank } B - d(\text{Im } A \cap \text{Im } B) \leq n, \end{aligned}$$

где  $L(A)$  и  $L(B)$  суть линейные оболочки подпространств  $\text{Im } A$ ,  $\text{ker } A$  и  $\text{Im } B$ ,  $\text{ker } B$  соответственно, а  $d(E)$  означает, как и выше, размерность подпространства  $E$ .

В доказательстве Теоремы 2.3 использованы, в частности, неравенство (2.3) и очевидные неравенства  $0 \leq \text{rank } A - d(L(B) \cap \text{Im } A)$  и  $0 \leq \text{rank } B - d(L(A) \cap \text{Im } B)$ .

Преобразование  $T(A) \triangleq HAH^{-1}$  матрицы  $A$  линейного оператора  $A$  при замене  $e = \tilde{e}H$  базиса  $e$  в  $R_n$  не является самым общим преобразованием матрицы (ср. с доказательством Теоремы 1.1 или с равенством (1.5)). Поэтому линейный оператор  $A$  называется оператором простой структуры (как в [1]) или диагонализуемым (как в [11]), или полупростым (см. [5, стр. 29]), если матрица  $A$  этого оператора имеет в некотором базисе диагональную форму:  $A \sim D$ . В условиях Теоремы 3.1.1 из [3] для матрицы диагонализуемого оператора матрицы  $Q$  и  $P$  должны (с учётом Замечания 1.3) совпадать. Матрицу  $H$ , диагонализующую матрицу  $A$  оператора  $A$ , мы называем *диагонализующей матрицей для оператора  $A$*  (для матрицы  $A$ ). В [1, стр. 80] матрица  $H$  называется *фундаментальной для  $A$* , в [3, стр. 62] – *трансформирующей для  $A$* .

Очевидно, что для диагональных матриц  $D$  и  $\tilde{D}$  ( $\det \tilde{D} \neq 0$ ) справедливо равенство  $\tilde{D}D\tilde{D}^{-1} = D$ . Если матрица  $\tilde{D}$  является матрицей перестановок, то есть каждая её строка и столбец содержат по одному ненулевому элементу  $d = 1$ , или мономимальной ( $d \neq 0$ ), то матрица  $\tilde{D}D\tilde{D}^{-1}$  отличается от матрицы  $D$  лишь порядком диагональных элементов. Поэтому приведённая матрица для матрицы  $A$  находится с точностью до порядка её диагональных элементов, а диагонализующая матрица для неё определяется с точностью до умножения на матрицу перестановок и обратную для неё слева и справа соответственно. Базис  $R_n$ , в котором матрица диагонализуемого оператора имеет диагональную форму, назовём собственным для оператора  $A$  базисом. Пусть, например, у некоторого

оператора  $A$  матрица  $A(p, q) = \begin{pmatrix} 0 & p \\ q & 0 \end{pmatrix}$ , тогда ортогональная матрица  $H = \begin{pmatrix} a & b \\ -1 & 1 \\ 2b & 2a \end{pmatrix}$ ,  $ab \neq 0$ , будет

диагонализующей для матрицы  $A$ . При  $a^2 = 2$  и  $b^2 = 0,25$  собственный базис для оператора  $A$  будет ортонормированным и  $\mathcal{A} = HAH^{-1} = \begin{pmatrix} \pm \delta & 0 \\ 0 & \mp \delta \end{pmatrix}$ , где  $\delta = 0,125\sqrt{2}(q + 8p)$ .

Очевидно, что образ  $\text{Im } A$  диагонализуемого оператора  $A$  и его ядро  $\text{ker } A$  пересекаются по нуль-вектору (см. [2, стр. 117]), из чего следует, что образ  $\text{Im } A$  диагонализуемого оператора  $A$  в  $R_n$  является подмножеством прообраза  $\text{Im}^{-1}(A)$ , а одномерные инвариантные подпространства этого оператора определяются собственными векторами  $e^q$ ,  $q = \overline{1, r}$ ,  $r = \text{rank } A$ , входящими в собственный базис (точнее сказать, нетривиальной линейной комбинацией собственных векторов, соответствующих данному собственному значению оператора  $A$  [1, стр. 79]). Поэтому линейный оператор диагонализуем, если его собственные значения различны. Однако это условие не является необходимым. Тривиальный пример даёт тождественный оператор. Необходимое и достаточное условие диагонализуемости оператора  $A$  имеет несколько эквивалентных форм: 1) оператор  $A$  имеет  $n$  линейно независимых собственных векторов [1, стр. 80], 2) геометрическая кратность ка-

ждого собственного значения  $\lambda_i$  оператора  $A$  совпадает с его алгебраической кратностью [6, стр. 58], 3) жорданова матрица оператора  $A$  диагональна [1, стр. 144], 4) все элементарные делители матрицы оператора  $A$  линейны [1, стр. 144], 5) инвариантные множители матрицы этого оператора имеют лишь простые корни [2, стр. 238].

Вектор  $x$  называется присоединённым вектором первого порядка оператора  $A$ , соответствующим собственному значению  $\lambda$ , если вектор  $y \triangleq (A - \lambda E)x$  является собственным вектором оператора  $A$ . Введём для оператора  $A$  более общее, чем диагонализуемость, понятие (ср. [8, стр. 83], см. [2, стр. 213–214], [7, стр. 243–244]):

**Определение 2.1.** *Линейный оператор  $A$  назовём приводимым, если его ядро  $\ker A$  и образ  $\text{Im } A$  пересекаются по ноль-вектору.*

Очевидно, что образ  $\text{Im } A$  приводимого оператора  $A$  и его ядро  $\ker A$  в  $R_n$  взаимно дополнители, а диагонализуемый оператор  $A$  является приводимым. Линейный оператор  $A$  приводим (см. [2, стр. 215]) тогда и только тогда, когда этот оператор не имеет присоединённых векторов первого порядка, соответствующих нулевому собственному значению. Также очевидно, что для оператора  $A$  понятия приводимости и диагонализуемости тождественны лишь тогда, когда  $\text{rank } A \leq 1$ .

Жорданову матрицу  $J_A$  оператора  $A$  можно представить (см. [1, стр. 143], [5, стр. 29]) суммой двух матриц:  $J_A = J(E_A) + J(H_A)$ , где  $J(E_A)$  – прямая сумма соответствующих одноблочных скалярных  $\lambda_\alpha$ -матриц (равенство  $\lambda_\alpha = \lambda_\beta$  в общем случае не исключено), а матрица  $J(H_A)$  – квазидиагональная матрица, у которой размеры каждого блока  $H_{\lambda_\alpha}$  соответствуют размерам  $\lambda_\alpha$ -подматрицы матрицы  $J(E_A)$  и каждый блок содержит ненулевые элементы (единицы) лишь в первой наддиагонали. Поэтому жорданова клетка приводимого оператора, соответствующая его нулевому собственному значению  $\lambda_0$ , является нулевой подматрицей, а недиагонализуемый оператор  $A$  может быть неприводимым лишь тогда, когда число ноль является собственным значением этого оператора кратности  $\sigma \geq 2$ . Например, матрица  $A(p, q) = \begin{pmatrix} p & q \\ 0 & 0 \end{pmatrix}$ , где  $pq \neq 0$ , диагонализуема, так как  $\lambda = 0$  является собственным значением матрица  $A(p, q)$  кратности  $\sigma = 1$ . Действительно,  $\text{Im } A = t(1, 0)^{-1}$ ,  $\ker A = v(-p, q)^{-1}$  и  $\text{Im } A \cap \ker A = 0$ . Менее очевиден следующий

**Пример 2.1.** Пусть матрица  $A$  оператора  $A$  в базисе  $(e)$  имеет вид  $\begin{pmatrix} 1 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 1 \end{pmatrix}$ , тогда  $\lambda_{1,2} = 0$  ( $\sigma_0 = 2$ ),

$\lambda_3 = 3$ ,  $\text{Im } A = t(1, 1, 1)^{-1}$ ,  $\ker A = v(1, 0, -1)^{-1} + u(0, 1, -1)^{-1}$ . Легко видеть, что  $\text{Im } A$  и  $\ker A$  пересекаются по ноль-вектору, то есть оператор  $A$  приводим и, так как  $\text{rank } A = 1$ , он и диагонализуем.

Действительно, матрица  $A$  подобна диагональной:  $J_A = \begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 3 \end{pmatrix}$ . Отметим ещё, что преобразующая

для матрицы  $A$  (диагонализирующая) матрица  $T = \begin{pmatrix} -a & -b & c \\ a-c & b-c & c \\ c & c & c \end{pmatrix}$  при всех значениях  $a, b, c$  удовле-

творяет (см. [1, стр. 149] уравнению  $AT - TJ_A = 0$ .

Для приводимого оператора  $A$  мы получаем из (2.6), как следствие, равенство

$$\text{rank } BA = \text{rank } A + \text{rank } B + d(KK(B, A)) - n.$$

Ядро  $\ker BA$  оператора  $BA$  равно линейной оболочке  $\text{Im}^{-1} A(KI(B, A))$  и  $\ker A$ , а образ  $\text{Im } BA$  определяется подпространством  $B(\text{Im } A)$ . Поэтому из равенства (2.1) и определения приводимости оператора следует

**Теорема 2.3.** *Произведение  $BA$  операторов  $A$  и  $B$  приводимо тогда и только тогда, когда выполняется равенство*

$$(\ker A, \text{Im}^{-1} A(KI(B, A))) \cap B(\text{Im } A) = 0. \quad (2.7)$$



Из равенства (2.7) следует, что условие неприводимости оператора  $BA$  имеет следующую форму:

$$\exists a \neq 0 : a \in B(\text{Im } A) \text{ и } a \in \ker A \text{ или } Aa \in \ker B. \quad (2.7')$$

Если оператор  $B$  приводим или, в частности, является невырожденным оператором, то в силу (2.7') оператор  $BA$  есть приводимый оператор тогда и только тогда, когда  $\ker A \cap B(\text{Im } A) = 0$ . Отметим еще, что приводимость оператора  $BA$  не зависит от приводимости оператора  $A$ . Если же оператор  $A$  не вырожден ( $\ker A = 0$ ), то  $\ker BA = \ker B$  и, следовательно, приводимость оператора  $BA$  определяется приводимостью оператора  $B$ .

Полагая в равенствах (2.1) или (2.6)  $A = B$ , получаем следующие оценки.

**Утверждение 2.3.** Для произвольного оператора  $A$

$$\text{rank } AA = \text{rank } A - d(KI(A, A)) \leq \text{rank } A,$$

то есть для приводимого оператора  $A$   $\text{rank } AA = \text{rank } A$ , если же оператор  $B$  неприводим, то ранг оператора  $BB$  удовлетворяет условию

$$\text{rank } BB = \text{rank } B - d(IK(B, B)) < \text{rank } B.$$

В справедливости первой части Утверждения 2.3 можно убедиться и непосредственно из представления  $R_n$  линейной оболочкой  $\ker A$  и  $\text{Im } A : A(R_n) = A(\ker A \oplus A(R_n))$ .

Вторую часть Утверждения 3 иллюстрирует при  $n = 2$  в базисе  $e = (e_1 e_2)$  оператор  $B$ , у которого  $\text{Im } B = \ker B = x e_1 : \begin{pmatrix} 0 & 1 \\ 0 & 0 \end{pmatrix} \cdot \begin{pmatrix} 0 & 1 \\ 0 & 0 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 0 & 0 \\ 0 & 0 \end{pmatrix}$ .

3. Структура матрицы  $X$ , перестановочной с матрицей  $A$ , то есть решение матричного уравнения  $AX = XA$ , описана в [1, стр. 190–194]. Количество линейно независимых матриц, перестановочных с матрицей  $A$ , определяется (см. [1, стр. 193]) числом  $N = n_1 + 3n_2 + \dots + (2t - 1)n_t$ , где  $n = n_1 + n_2 + \dots + n_t$  и  $n_s$  суть степени инвариантных многочленов  $i_s(\lambda)$  матрицы  $A$ . Поэтому при  $t = 1$   $N = n$ . Очевидно, что число  $N$  равно количеству произвольных элементов матрицы  $X : N \leq n^2$ , при этом точное равенство имеет место лишь в тривиальном случае (см. [12, стр. 19–20]), когда  $A = \sigma E$  – скалярная матрица, в частности нулевая или единичная. Необходимое и достаточное условие коммутативности  $AB = BA$  произведения  $AB$  матрицы  $A$  и заданной матрицы  $B$  в координатной форме  $a_i^k b_k^j = b_i^k a_k^j$  (см. [1, стр. 191]) содержит  $n^2$  линейных относительно  $a_i^k$  уравнений с определителем  $\Delta = |\delta_i^p b_q^j - \delta_q^j b_i^p|$ , тождественно равным нулю.

Необходимое условие (слабое) перестановочности матриц в произведении  $AB$  получается, как следствие, из Теоремы 2.1 в следующем виде:

$$AB = BA \Rightarrow \text{rank } A - d(KI(B, A)) = \text{rank } B - d(KI(A, B)).$$

Так как  $\ker AB = \ker B + \text{Im}^{-1} B(KI(A, B))$ , где  $\text{Im}^{-1} B(E)$  обозначает прообраз подпространства  $E$  оператора  $B$ , и так же для оператора  $BA$   $\ker BA = (\ker A, \text{Im}^{-1} A(KI(B, A)))$ , то в силу  $AB = BA \Rightarrow (\ker AB = \ker BA) \Rightarrow$

$$AB = BA \Rightarrow (\ker B, \text{Im}^{-1} B(KI(A, B))) = (\ker A, \text{Im}^{-1} A(KI(B, A))). \quad (3.1)$$

Пусть  $R_k \triangleq \text{Im } BA = \text{Im } AB \triangleq AB(R_n)$ . Для оператора  $B$   $B(R_k) \subseteq R_k$ , ибо  $B(R_k) = B(AB(R_n)) = BA(B(R_n)) \subseteq BA(R_n) = R_k$ . Аналогично  $A(R_k) \subseteq R_k$ . Так как  $R_k \subseteq \text{Im } A$  и  $R_k \subseteq \text{Im } B$ , то  $R_k \subseteq \text{Im } A \cap \text{Im } B$ . Очевидно, что для приводимых (в частности, диагонализующихся) операторов  $A$  и  $B$  при  $AB = BA$  справедливо точное равенство:

$$R_k = \text{Im } A \cap \text{Im } B. \quad (3.2)$$

Условие приводимости операторов  $A$  и  $B$  не является для (3.2) необходимым, как показывает следующий пример. Пусть в  $R_4$  действия неприводимых операторов  $A$  и  $B$  на векторах базиса определены соответственно условиями:

$$(e_1, e_2, e_3, e_4) \rightarrow (0, e_1, e_3, e_4) \text{ и } (e_1, e_2, e_3, e_4) \rightarrow (0, 0, e_4, 0).$$

Тогда  $\text{Im } A = (e_1, e_3, e_4)$ ,  $\text{Im } B = (e_4) = \text{Im } BA = (e_4)$  и  $R_k = \text{Im } A \cap \text{Im } B = (e_4)$ .

Так как  $\text{Im } BA = B(\text{Im } A \cap \text{Im}^{-1} B)$  и  $\text{Im } AB = A(\text{Im } B \cap \text{Im}^{-1} A)$ , то для перестановочности операторов  $A$  и  $B$  в произведении  $AB$  необходимое условие имеет ещё и такую геометрическую форму:

$$R_k = \text{Im } BA = \text{Im } AB = B(\text{Im } A \cap \text{Im}^{-1} B) = A(\text{Im } B \cap \text{Im}^{-1} A). \quad (3.3)$$

Из условий (3.1) и (3.3) получаем, как следствие, следующее

**Утверждение 3.1.** Произведение  $AB$  перестановочных операторов  $A$  и  $B$  является оператором, приводимым тогда и только тогда, когда выполняется любое из двух эквивалентных условий:

$$B(\text{Im } A) \cap (\ker B, \text{Im}^{-1} B(KI(A, B))) = 0,$$

$$A(\text{Im } B) \cap (\ker A, \text{Im}^{-1} A(KI(B, A))) = 0.$$

Используя правило умножения квазидиагональных матриц (см. [1, стр. 53]) и перестановочность в произведении  $AB$  скалярной матрицы  $B$  (см. [12, стр. 19–20]), легко доказать два следующих утверждения.

**Утверждение 3.2.** Операторы  $B$  и  $A$  перестановочны, если в некотором базисе в  $R_n$  матрицы этих операторов являются квазидиагональными одной структуры и в каждой паре соответственных блоков по крайней мере один из блоков является скалярной матрицей.

**Утверждение 3.3.** Если в некотором базисе в  $R_n$  матрица оператора  $B$  является квазидиагональной и каждая  $p$ -клетка этой матрицы является  $\sigma_p$ -скалярной матрицей ( $\sigma_p \neq \sigma_q$ ), то матрица перестановочного с оператором  $B$  оператора  $A$  является в том же базисе квазидиагональной той же структуры.

В [1, стр. 193] доказано более общее утверждение – Теорема 3:

Если две матрицы  $A$  и  $B$  перестановочны и одна из них, например  $A$ , имеет квазидиагональный вид:  $A = \{A_1, A_2\}$ , где матрицы  $A_1$  и  $A_2$  не имеют общих характеристических чисел, то и матрица  $B$  имеет такой же квазидиагональный вид.

**Следствие Утверждения 3.3.** Если у оператора  $B$  все его собственные значения различны, то перестановочный с ним оператор  $A$  также является оператором простой структуры и их соответственные собственные векторы совпадают (см. [1, стр. 194]).

Диагонализуемая матрица  $B$  разлагается (см. [12, стр. 47, Теорема 4]), в прямую сумму скалярных матриц:  $B = \lambda_1 E_{\sigma_1} \oplus \lambda_2 E_{\sigma_2} \oplus \dots \oplus \lambda_\alpha E_{\sigma_\alpha}$ , где  $\sigma_\gamma$  – кратность соответствующего собственного значения  $\lambda_\gamma$  матрицы  $B$  и  $\sum \sigma_\gamma = n$ . Перестановочная с диагонализуемой матрицей  $B$  матрица  $A$  имеет в силу Утверждения 3.3 соответствующий квазидиагональный вид:

$$A \triangleq (a_p^q) = (a_{p_1}^{q_1}) \oplus (a_{p_2}^{q_2}) \oplus \dots \oplus (a_{p_\alpha}^{q_\alpha}). \quad (3.4)$$

Число  $N(A)$  произвольных элементов  $a_p^q$  матрицы  $A$  в (3.4) определяется, таким образом, равенством  $N(A) = \sigma_1^2 + \sigma_2^2 + \dots + \sigma_\alpha^2$  (см. [7, стр. 231]), где  $\sigma_\gamma$  означает, как и выше, кратность собственного значения  $\lambda_\gamma$  матрицы  $B$ .

Для матрицы-суммы  $A_1 + A_2$  очевидно в силу дистрибутивности умножения матриц относительно их сложения следующее

**Утверждение 3.4.** Если матрица  $B$  перестановочна с двумя из трёх матриц:  $A_1$ ,  $A_2$  и  $A \triangleq A_1 + A_2$ , то она перестановочна и с третьей из этих матриц, в частности

$$(A_1 B = B A_1, A_2 B = B A_2) \Rightarrow (A B = B A). \quad (3.5)$$

Пусть жорданова матрица  $J_A$  оператора  $A$  представлена (см. разд. 2) суммой двух матриц:  $J_A = J(E_A) + J(H_A)$ . Матрица  $B$ , перестановочная с каждой из матриц  $J(E_A)$  и  $J(H_A)$  квазидиагональной матрицы  $J_A$ , перестановочна в силу (3.5) и с самой матрицей  $J_A$ . Если матрица  $B$  является квазидиагональной матрицей такой же структуры, как и матрица  $J_A$ , тогда в силу Утверждения 3.2 она перестановочна с матрицей  $J(E_A)$ . Следовательно, справедливо (см. [1, стр. 188], ср. [5, стр. 23–29]) следующее

**Утверждение 3.5.** Если матрица  $B$  является квазидиагональной матрицей той же структуры, что и матрица  $J_A$ , и перестановочна с матрицей  $J(H_A)$  из разложения жордановой матрицы  $J_A$  матрицы  $A: J_A = J(E_A) + J(H_A)$ , тогда она перестановочна и с матрицей  $J_A$ .

В частности, перестановочная с одноклеточной матрицей  $J(H_A)$  матрица  $B$  является правильной верхней треугольной матрицей (см. [1, стр. 189]).

Матрица  $S$  симметрического оператора  $S$  симметрична в любом базисе, поэтому жорданова матрица  $J_S$  такого оператора диагональна (см. [10, стр. 246]), то есть симметрический оператор  $S$  является диагонализуемым.

Поэтому с учётом Утверждения 3.3 и равенства (3.4) является очевидным такой факт (ср. [9, стр. 16–17]):

**Утверждение 3.6.** *Симметрические операторы перестановочны тогда и только тогда, когда их произведение является симметрическим оператором.*

Справедливость этого утверждения можно получить непосредственно из равенств:

$$(AB)^T = B^T A^T = BA.$$

В условиях Утверждения 3.6 матричное уравнение  $X^n = AB$  имеет лишь дискретный произвол. Действительно, если  $J_S = \{s_1, s_2, \dots, s_n\}$  – жорданова матрица матрицы  $AB \triangleq S$ , тогда (см. [1, стр. 199–202])  $J_X = \{x_1, x_2, \dots, x_n\}$ , где  $x_i = \sqrt[n]{s_i}$ .

Для симметрической матрицы  $S$  справедливо (ср. [10, стр. 222]) следующее

**Утверждение 3.7.** *Класс диагонализующих матриц  $T$  матрицы  $S$  содержит  $n$ -параметрическое множество треугольных матриц  $L$ , таких, что справедливо равенство*

$$LSL^T = J_S.$$

Доказательство Утверждения 3.7 можно получить из следующих импликаций:

$$LSL^T = A \rightarrow (LSL^T)^T = A^T \rightarrow LSL^T = A^T \rightarrow A = A^T$$

и сравнения количества  $N_S = 0,5(n^2 - n)$  скалярных уравнений, получаемых из матричного равенства  $A=D$ , с количеством  $N_L = 0,5(n^2 + n)$  элементов матрицы  $L$ .

4. Обобщением теоремы Кронекера – Капелли о совместности системы линейных неоднородных уравнений является

**Теорема 4.1.** *Матричное уравнение (см. (1.3))  $A \cdot X = C$  ( $C \neq 0$ ) имеет решение лишь при условии  $\text{rank} C \leq \text{rank} A$ . Если  $\text{rank} A = \text{rank} C$ , то для всех  $d$ , таких, что  $\text{rank} C \leq d \leq n$ , существует решение  $X$  ранга  $d$ , если же  $\text{rank} C < \text{rank} A$ , то ранг каждого решения  $X$  удовлетворяет неравенству*

$$\text{rank} C \leq \text{rank} X \leq \text{rank} C + \text{def} A. \tag{4.1}$$

Когда матрица  $C$  является нулевой, то из неравенства (4.1) получим для каждого решения  $X$  однородного уравнения  $A \cdot X = 0$ , здесь  $\langle 0 \rangle = \langle n, n \rangle$ , соответствующую оценку ранга этого решения в виде неравенства  $0 \leq \text{rank} X \leq \text{def} A$  или точного равенства  $\text{rank} X = d(KI(A, X)) = \text{def} A$  для общего решения (это очевидное равенство следует и из неравенства (1.4)).

Действительно, условие (4.1) следует непосредственно из неравенства (2.7), равенства (2.1) и очевидного неравенства  $d(KK(B, A)) \leq \text{def} A$ .

Как непосредственное следствие равенства (2.1) точная оценка ранга каждого решения  $X$  уравнения (1.3) получается в следующей форме:

$$\text{rank} X = \text{rank} C + d(KI(A, X)).$$

Структура решения  $X$  матричного уравнения (2.3) и более общего уравнения (2.3') описана в [1, стр. 23, 27, 209–210]. Оценку ранга решения  $X$  уравнения (2.3') можно получить из неравенства Фробениуса (2.5) и равенства (2.1) в следующей форме (ср. неравенство (1.4)):

$$\text{rank} B - s_B \leq \text{rank} X \leq \text{rank} A + s_A, \tag{4.2}$$

где

$$s_B \triangleq d(KI(X, B)), s_A \triangleq d(KI(A, X)) \text{ и } \text{rank} B - \text{rank} C \triangleq s \leq s_B + s_A. \tag{4.3}$$

Действительно, из (4.1) для уравнения  $AXB = C$  следует неравенство  $\text{rank} B - \text{rank} C \leq d(KI(A, X)) + d(KI(X, B))$ . Так как  $\text{def} X + \text{rank} B \leq n + s_B$  и  $\text{def} A + \text{rank} X \leq n + s_A$ , то  $\text{rank} B - s_B \leq \text{rank} X$  и  $\text{rank} X \leq \text{rank} A + s_A$ . Из этих неравенств и получаем доказываемое неравенство (4.2).

При  $s = 0$ , то есть когда  $\text{rank} B = \text{rank} C$ , из (4.2) и (4.3) получаем, в частности, такую очевидную оценку ранга решения  $X$  уравнения  $AXB = C$ :  $\text{rank} B \leq \text{rank} X \leq \text{rank} A$ .



## СПИСОК ЛИТЕРАТУРЫ

1. Гантмахер Ф. Р. Теория матриц. – 4-е изд., доп. – М.: Наука, Гл. ред. физ.-мат. лит., 1988. – 552 с.
2. Гельфанд М. И. Лекции по линейной алгебре. – М.: Наука, Гл. ред. физ.-мат. лит., 1966. – 280 с.
3. Годунов С. К. Современные аспекты линейной алгебры. – Новосибирск: Научная книга, 1997. – 390 + XXVI с.
4. Кострикин А. И. Введение в алгебру. Основы алгебры: Учебник для вузов. – М.: Физматгиз, 1994. – 320 с.
5. Крафт Х. Геометрические методы в теории инвариантов: Пер. с нем. – М.: Мир, 1987. – 312 с.
6. Курош А. Г. Курс высшей алгебры. – Изд. 11-е. – М.: Наука, Гл. ред. физ.-мат. лит., 1975. – 431 с.
7. Ланкастер П. Теория матриц: Пер. с англ. – 2-е изд. – М.: Наука, Гл. ред. физ.-мат. лит., 1986. – 269 с.
8. Маркус М., Минк Х. Обзор по теории матриц и матричных неравенств: Пер. с англ. – М.: Наука, Гл. ред. физ.-мат. лит., 1972. – 232 с.
9. Попов Ю. И., Столяров А. В. Специальные классы регулярных гиперполос: Учеб. пособие. – Калининград: Калининградск. ун-т, 1992. – 80 с.
10. Стренг Г. Линейная алгебра и её приложения: Пер. с англ. – М.: Мир, 1980. – 454 с.
11. Хорн Р., Джонсон Ч. Матричный анализ: Пер. с англ. – М.: Мир, 1989. – 655 с.
12. Широков П. А. Тензорное исчисление: Алгебра тензоров. – 2-е изд. – Казань: Изд-во Казанского ун-та, 1961. – 447 с.