

Глава VII. Матрицы

§ 25. Умножение матриц. Матрицы и многочлены

Б.М.Верников

Уральский федеральный университет,
Институт математики и компьютерных наук,
кафедра алгебры и дискретной математики

Этот параграф посвящен, главным образом, операции умножения матриц, которая будет введена на следующем слайде. Но сначала напомним о тех операциях над матрицами, которые уже рассматривались ранее.

В § 21 были введены линейные операции над матрицами (сложение матриц и умножение матрицы на скаляр). Свойства этих операций по существу совпадают с аксиомами векторного пространства, и потому мы не будем перечислять их в явном виде.

В § 8 была определена операция транспонирования матрицы. Укажем ее свойства.

Свойства транспонирования матрицы

Пусть A и B — матрицы одного и того же размера над (одним и тем же) кольцом R , а $t \in R$. Тогда:

1) $(A^T)^T = A$;

2) $(A + B)^T = A^T + B^T$;

3) $(tA)^T = tA^T$.



Мы не будем доказывать эти свойства, поскольку они непосредственно вытекают из определения операций.

!! Произведение двух матриц над одним и тем же кольцом определено лишь в случае, когда число столбцов первого сомножителя равно числу строк второго.

Иными словами, если A и B — матрицы над кольцом R , A имеет размер $k \times \ell$, а B — размер $r \times m$, то произведение AB существует тогда и только тогда, когда $\ell = r$.

Определение

Пусть $A = (a_{ij}) \in R^{k \times \ell}$, а $B = (b_{ij}) \in R^{\ell \times m}$. Тогда **произведением** AB матриц A и B называется матрица $C = (c_{ij}) \in R^{k \times m}$ такая, что

$$c_{ij} = a_{i1}b_{1j} + a_{i2}b_{2j} + \cdots + a_{i\ell}b_{\ell j}$$

для всех $i = 1, 2, \dots, k$ и $j = 1, 2, \dots, m$. Иными словами, c_{ij} есть сумма произведений элементов i -й строки матрицы A на соответствующие элементы j -го столбца матрицы B .

Для краткости правило вычисления элементов произведения матриц часто формулируют так:

- элемент c_{ij} равен произведению i -й строки матрицы A на j -й столбец матрицы B .

Свойства произведения матриц

Пусть A , B и C — матрицы над одним и тем же кольцом R , а $t \in R$. Тогда:

- 1) если произведения матриц AB и BC определены, то $(AB)C = A(BC)$ (умножение матриц *ассоциативно*);
- 2) если A и B — матрицы одного и того же размера и произведение матриц AC определено, то $(A + B)C = AC + BC$ (умножение матриц *дистрибутивно справа относительно сложения*);
- 3) если B и C — матрицы одного и того же размера и произведение матриц AB определено, то $A(B + C) = AB + AC$ (умножение матриц *дистрибутивно слева относительно сложения*);
- 4) если произведение матриц AB определено, то $(tA)B = A(tB) = t(AB)$;
- 5) если E — единичная матрица и произведение AE [соответственно EA] определено, то $AE = A$ [соответственно $EA = A$];
- 6) если O — нулевая матрица такая, что произведение AO [соответственно OA] определено, то $AO = O$ [соответственно $OA = O$];
- 7) если произведение матриц AB определено, то $(AB)^T = B^T A^T$.

Доказательство. Свойства 2)–7) проверяются простыми вычислениями, основанными на определениях операций над матрицами. Докажем свойство 1). Пусть $A = (a_{ij})$, $B = (b_{ij})$ и $C = (c_{ij})$, причем $A \in R^{m \times n}$ для некоторых m и n . Из существования матриц AB и BC вытекает, что $B \in R^{n \times r}$ и $C \in R^{r \times s}$ для некоторых r и s . Положим $AB = D = (d_{ij})$ и $BC = F = (f_{ij})$. Ясно, что $D \in R^{m \times r}$ и $F \in R^{n \times s}$. Отсюда вытекает, что матрицы $(AB)C$ и $A(BC)$ существуют и лежат в $R^{m \times s}$. Положим $(AB)C = (g_{ij})$ и $A(BC) = (h_{ij})$. Требуется доказать, что $g_{ij} = h_{ij}$ для всех $i = 1, 2, \dots, m$ и $j = 1, 2, \dots, s$. В самом деле:

$$\begin{aligned} g_{ij} &= \sum_{k=1}^s d_{ik} c_{kj} = \sum_{k=1}^s \left[\left(\sum_{\ell=1}^n a_{i\ell} b_{\ell k} \right) \cdot c_{kj} \right] = \sum_{k=1}^s \sum_{\ell=1}^n a_{i\ell} b_{\ell k} c_{kj} = \\ &= \sum_{\ell=1}^n \sum_{k=1}^s a_{i\ell} b_{\ell k} c_{kj} = \sum_{\ell=1}^n \left[a_{i\ell} \cdot \left(\sum_{k=1}^s b_{\ell k} c_{kj} \right) \right] = \sum_{\ell=1}^n a_{i\ell} f_{\ell j} = h_{ij}. \end{aligned}$$

Свойство 1) доказано. □

Очевидно, что если A и B — квадратные матрицы одного и того же порядка над кольцом R , то матрица AB существует и является квадратной матрицей того же порядка над R . Свойства сложения и умножения матриц показывают, что справедливо следующее утверждение.

Замечание о кольце матриц

Пусть R — кольцо, а n — натуральное число.

- 1) Множество $R^{n \times n}$ с операцией умножения матриц является моноидом. Нейтральным элементом этого моноида является единичная матрица порядка n .
- 2) Множество $R^{n \times n}$ с операциями сложения и умножения матриц является ассоциативным кольцом с 1. □

Укажем теперь одно свойство, которым произведение матриц не обладает:

- *произведение матриц не коммутативно.*

В самом деле, может оказаться, что произведение матриц A и B в одном порядке существует, а в другом — нет. Например, если $A \in R^{3 \times 5}$, а $B \in R^{5 \times 4}$, то матрица AB существует (и имеет размер 3×4), а матрицы BA не существует. Далее, матрицы AB и BA могут существовать, но иметь разные размеры. Например, если $A \in R^{3 \times 5}$, а $B \in R^{5 \times 3}$, то матрицы AB и BA существуют и являются квадратными, но первая из них имеет порядок 3, а вторая — порядок 5.

Замечание о произведениях матриц в разном порядке

Если произведения AB и BA существуют и имеют одинаковые размеры, то A и B — квадратные матрицы одного и того же порядка.

Доказательство. Пусть $A \in R^{m \times n}$, а $B \in R^{r \times s}$. Из существования произведения AB вытекает, что $n = r$, а из существования произведения BA — что $m = s$. Но тогда $AB \in R^{m \times m}$, а $BA \in R^{n \times n}$. Поскольку размеры матриц AB и BA совпадают, получаем, что $m = n$. Таким образом, A и B — квадратные матрицы порядка n . □

Но и в случае, когда A и B — квадратные матрицы одного и того же порядка, равенство $AB = BA$ может не выполняться, в чем легко убедиться на конкретных примерах.

В любом поле F выполнено следующее свойство, называемое **законом сокращения**: если $x, y, z \in F$, $xz = yz$ и $z \neq 0$, то $x = y$ (чтобы убедиться в этом, надо умножить обе части равенства справа на z^{-1}). В кольце матриц это свойство не выполняется. Но справедлив следующий его ослабленный аналог.

Ослабленный закон сокращения для матриц

Пусть A и B — квадратные матрицы порядка n над полем F . Если для любой матрицы X размера $n \times 1$ над F выполнено равенство $AX = BX$, то $A = B$. Аналогичное заключение верно, если для любой матрицы Y порядка $1 \times n$ над F выполнено равенство $YA = YB$.

Доказательство. Докажем первое утверждение. Пусть $A = (a_{ij})$ и $B = (b_{ij})$. Для всякого $i = 1, 2, \dots, n$ обозначим через A_i и B_i i -е столбцы матриц A и B соответственно, а через X_i — матрицу размера $n \times 1$, в которой i -й элемент равен 1, а все остальные элементы равны 0. Ясно, что $AX_i = A_i$ и $BX_i = B_i$. Учитывая, что $AX_i = BX_i$, получаем, что i -е столбцы матриц A и B совпадают. Поскольку это выполняется для любого $i = 1, 2, \dots, n$, получаем, что $A = B$. Второе утверждение доказывается аналогично (надо только рассматривать не столбцы, а строки матриц A и B). \square

Отметим, что мы уже сталкивались со свойством такого типа при изучении скалярного произведения векторов (см. §11).

Наша следующая цель — доказать, что определитель произведения матриц равен произведению их определителей. Чтобы сделать это, нам потребуется рассмотреть один специальный вид матриц.

Определение

Квадратная матрица L порядка n называется *полураспавшейся*, если существуют квадратные матрицы A и B порядков p и q соответственно такие, что либо

$$L = \begin{pmatrix} A & N \\ O & B \end{pmatrix} \quad (1)$$

для нулевой матрицы O размера $q \times p$ и некоторой матрицы N размера $p \times q$, либо

$$L = \begin{pmatrix} A & O \\ N & B \end{pmatrix} \quad (2)$$

для нулевой матрицы O размера $p \times q$ и некоторой матрицы N размера $q \times p$. Матрицы A и B называются *диагональными блоками* полураспавшейся матрицы L .

Предложение об определителе полуразреженной матрицы

Если L — полуразреженная матрица с диагональными блоками A и B , то $|L| = |A| \cdot |B|$.

Доказательство. Достаточно рассмотреть случай, когда матрица L имеет вид (1). В самом деле, если L имеет вид (2), то L^T — полуразреженная матрица вида (1) с диагональными блоками A^T и B^T . Поэтому если для матриц вида (1) предложение уже доказано, то, используя 1-е свойство определителей (см. § 8), имеем $|L| = |L^T| = |A^T| \cdot |B^T| = |A| \cdot |B|$. Пусть $A = (a_{ij})$, $B = (b_{ij})$ и $N = (n_{ij})$. Дальнейшие рассуждения проведем индукцией по p .

База индукции. Если $p = 1$, то $A = (a_{11})$ и

$$|L| = \begin{vmatrix} a_{11} & n_{11} & n_{12} & \dots & n_{1q} \\ 0 & b_{11} & b_{12} & \dots & b_{1q} \\ 0 & b_{21} & b_{22} & \dots & b_{2q} \\ \dots & \dots & \dots & \dots & \dots \\ 0 & b_{q1} & b_{q2} & \dots & b_{qq} \end{vmatrix}.$$

Разложив определитель из правой части этого равенства по первому столбцу, получим, что $|L| = a_{11} \cdot |B| = |A| \cdot |B|$.

Определитель полураспавшейся матрицы (2)

Шаг индукции. Пусть $p > 1$. Минор матрицы A , соответствующий элементу a_{ij} , будем обозначать через M_{ij} . Разложив определитель матрицы L по первому столбцу и используя предположение индукции, получим:

$$|L| = a_{11} \cdot \begin{vmatrix} a_{22} & \dots & a_{2p} & n_{21} & \dots & n_{2q} \\ a_{32} & \dots & a_{3p} & n_{31} & \dots & n_{3q} \\ \dots & \dots & \dots & \dots & \dots & \dots \\ a_{p2} & \dots & a_{pp} & n_{r1} & \dots & n_{rq} \\ 0 & \dots & 0 & b_{11} & \dots & b_{1q} \\ \dots & \dots & \dots & \dots & \dots & \dots \\ 0 & \dots & 0 & b_{q1} & \dots & b_{qq} \end{vmatrix} - a_{21} \cdot \begin{vmatrix} a_{12} & \dots & a_{1p} & n_{11} & \dots & n_{1q} \\ a_{32} & \dots & a_{3p} & n_{31} & \dots & n_{3q} \\ \dots & \dots & \dots & \dots & \dots & \dots \\ a_{p2} & \dots & a_{pp} & n_{r1} & \dots & n_{pq} \\ 0 & \dots & 0 & b_{11} & \dots & b_{1q} \\ \dots & \dots & \dots & \dots & \dots & \dots \\ 0 & \dots & 0 & b_{q1} & \dots & b_{qq} \end{vmatrix} +$$

$$+ \dots + (-1)^{p+1} a_{p1} \cdot \begin{vmatrix} a_{12} & \dots & a_{1p} & n_{11} & \dots & n_{1q} \\ a_{22} & \dots & a_{2p} & n_{21} & \dots & n_{2q} \\ \dots & \dots & \dots & \dots & \dots & \dots \\ a_{p-12} & \dots & a_{p-1p} & n_{p-11} & \dots & n_{p-1q} \\ 0 & \dots & 0 & b_{11} & \dots & b_{1q} \\ \dots & \dots & \dots & \dots & \dots & \dots \\ 0 & \dots & 0 & b_{q1} & \dots & b_{qq} \end{vmatrix} =$$

$$= a_{11} M_{11} \cdot |B| - a_{21} M_{21} \cdot |B| + \dots + (-1)^{p+1} a_{p1} M_{p1} \cdot |B| =$$

$$= a_{11} A_{11} \cdot |B| + a_{21} A_{21} \cdot |B| + \dots + a_{p1} A_{p1} \cdot |B| =$$

$$= (a_{11} A_{11} + a_{21} A_{21} + \dots + a_{p1} A_{p1}) \cdot |B| = |A| \cdot |B|.$$



Теорема об определителе произведения матриц

Если $A = (a_{ij})$ и $B = (b_{ij})$ — квадратные матрицы одного и того же порядка, то $|AB| = |A| \cdot |B|$.

Доказательство. Обозначим порядок матриц A и B через n , а матрицу AB — через C . Пусть $C = (c_{ij})$. Рассмотрим следующую полурасправшуюся матрицу с диагональными блоками A и B :

$$D = \begin{pmatrix} a_{11} & a_{12} & \dots & a_{1n} & 0 & 0 & \dots & 0 \\ a_{21} & a_{22} & \dots & a_{2n} & 0 & 0 & \dots & 0 \\ \dots & \dots \\ a_{n1} & a_{n2} & \dots & a_{nn} & 0 & 0 & \dots & 0 \\ -1 & 0 & \dots & 0 & b_{11} & b_{12} & \dots & b_{1n} \\ 0 & -1 & \dots & 0 & b_{21} & b_{22} & \dots & b_{2n} \\ \dots & \dots \\ 0 & 0 & \dots & -1 & b_{n1} & b_{n2} & \dots & b_{nn} \end{pmatrix}.$$

В силу предложения об определителе полурасправшейся матрицы

$$|D| = |A| \cdot |B|. \quad (3)$$

Определитель произведения матриц (2)

Для всякого $j = 1, 2, \dots, n$ прибавим к $(n + j)$ -му столбцу матрицы D ее первый столбец, умноженный на b_{1j} , второй, умноженный на b_{2j} , \dots , и, наконец, n -й, умноженный на b_{nj} . Полученную матрицу обозначим через D' . Ясно, что первые n столбцов матрицы D' совпадают с соответствующими столбцами матрицы D . Для всякого $j = 1, 2, \dots, n$ элемент, стоящий в i -й строке и $(n + j)$ -м столбце матрицы D' , равен $a_{i1}b_{1j} + a_{i2}b_{2j} + \dots + a_{in}b_{nj} = c_{ij}$, если $1 \leq i \leq n$, и $-b_{ij} + b_{ij} = 0$, если $n + 1 \leq i \leq 2n$. Таким образом, матрица D' имеет следующий вид:

$$D' = \begin{pmatrix} a_{11} & a_{12} & \dots & a_{1n} & c_{11} & c_{12} & \dots & c_{1n} \\ a_{21} & a_{22} & \dots & a_{2n} & c_{21} & c_{22} & \dots & c_{2n} \\ \dots & \dots \\ a_{n1} & a_{n2} & \dots & a_{nn} & c_{n1} & c_{n2} & \dots & c_{nn} \\ -1 & 0 & \dots & 0 & 0 & 0 & \dots & 0 \\ 0 & -1 & \dots & 0 & 0 & 0 & \dots & 0 \\ \dots & \dots \\ 0 & 0 & \dots & -1 & 0 & 0 & \dots & 0 \end{pmatrix}.$$

С учетом 7-го свойства определителей и принципа равноправия строк и столбцов (см. § 8), получаем, что

$$|D'| = |D|. \quad (4)$$

Поменяем в матрице D' местами сначала $(n+1)$ -й столбец с первым, затем $(n+2)$ -й столбец — со вторым, ..., наконец, последний столбец — с n -м. В результате мы получим матрицу

$$D'' = \begin{pmatrix} c_{11} & c_{12} & \dots & c_{1n} & a_{11} & a_{12} & \dots & a_{1n} \\ c_{21} & c_{22} & \dots & c_{2n} & a_{21} & a_{22} & \dots & a_{2n} \\ \dots & \dots \\ c_{n1} & c_{n2} & \dots & c_{nn} & a_{n1} & a_{n2} & \dots & a_{nn} \\ 0 & 0 & \dots & 0 & -1 & 0 & \dots & 0 \\ 0 & 0 & \dots & 0 & 0 & -1 & \dots & 0 \\ \dots & \dots \\ 0 & 0 & \dots & 0 & 0 & 0 & \dots & -1 \end{pmatrix}.$$

Переходя от матрицы D' к матрице D'' , мы сделали n перестановок столбцов. Применяя 4-е свойство определителей и принцип равноправия строк и столбцов (см. § 8), имеем

$$|D''| = (-1)^n \cdot |D'|. \quad (5)$$

Матрица D'' является полураспавшейся матрицей с диагональными блоками C и $-E$. Предложение об определителе треугольной матрицы (см. § 8) и предложение об определителе полураспавшейся матрицы показывают, что $|D''| = |C| \cdot (-1)^n$. Умножая обе части этого равенства на $(-1)^n$, имеем $(-1)^n \cdot |D''| = (-1)^{2n} \cdot |C| = |C|$, т. е.

$$|C| = (-1)^n \cdot |D''|. \quad (6)$$

Из равенств (3)–(6) вытекает, что

$$|C| = (-1)^n \cdot |D''| = (-1)^{2n} \cdot |D'| = |D'| = |D| = |A| \cdot |B|.$$

Теорема доказана. □

Зафиксируем кольцо R и натуральное число n . В силу замечания о кольце матриц множество $R^{n \times n}$ с операциями сложения и умножения матриц является ассоциативным кольцом с 1 (роль единицы играет единичная матрица порядка n). Рассмотрим кольцо $R^{n \times n}[x]$, т. е. кольцо многочленов над кольцом $R^{n \times n}$. Его элементами являются многочлены, коэффициентами которых являются квадратные матрицы порядка n над кольцом R , т. е. выражения вида $A_n x^n + A_{n-1} x^{n-1} + \dots + A_0$, где $A_n, A_{n-1}, \dots, A_0 \in R^{n \times n}$. Элементы кольца $R^{n \times n}[x]$ можно рассматривать как матрицы над кольцом $R[x]$. Другими словами, $R^{n \times n}[x] = (R[x])^{n \times n}$. Например, в следующем равенстве слева от знака равенства стоит элемент кольца $\mathbb{R}^{2 \times 2}[x]$, а справа от него — элемент кольца $(\mathbb{R}[x])^{2 \times 2}$:

$$\begin{pmatrix} 3 & -1 \\ 2 & 2 \end{pmatrix} x^2 + \begin{pmatrix} 5 & 1 \\ -1 & 0 \end{pmatrix} x + \begin{pmatrix} 1 & 2 \\ -2 & 4 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 3x^2 + 5x + 1 & -x^2 + x + 2 \\ 2x^2 - x - 2 & 2x^2 + 4 \end{pmatrix}.$$

В дальнейшем нам понадобится следующее понятие.

Определение

Пусть $A = (a_{ij})$ — квадратная матрица порядка $n > 1$ над полем F . Матрица (A_{ij}) , т. е. матрица, составленная из алгебраических дополнений к элементам матрицы A , называется *матрицей, присоединенной к A* , и обозначается через A^\vee .

Замечание о присоединенной матрице

Если A — произвольная квадратная матрица, то

$$A \cdot (A^\vee)^\top = (A^\vee)^\top \cdot A = |A| \cdot E.$$

Доказательство. Пусть $X = A \cdot (A^\vee)^\top$. Положим $X = (x_{ij})$. Ясно, что $x_{ij} = a_{i1}A_{j1} + a_{i2}A_{j2} + \dots + a_{in}A_{jn}$. В силу формулы (7) из § 8 получаем, что

$$x_{ij} = \begin{cases} |A|, & \text{если } i = j, \\ 0, & \text{если } i \neq j. \end{cases}$$

Следовательно, $A \cdot (A^\vee)^\top = |A| \cdot E$. Равенство $(A^\vee)^\top \cdot A = |A| \cdot E$ проверяется точно так же.

Следующее понятие будет играть исключительно важную роль в дальнейшем.

Определение

Пусть A — квадратная матрица над полем F . *Характеристическим многочленом* матрицы A называется многочлен $|A - xE|$, где E — единичная матрица того же порядка, что и A . Этот многочлен обозначается через $\chi_A(x)$.

Если $A = (a_{ij})$, а порядок A равен n , то

$$\chi_A(x) = \begin{vmatrix} a_{11} - x & a_{12} & \dots & a_{1n} \\ a_{21} & a_{22} - x & \dots & a_{2n} \\ \dots & \dots & \dots & \dots \\ a_{n1} & a_{n2} & \dots & a_{nn} - x \end{vmatrix}.$$

Ясно, что при вычислении определителя, стоящего в правой части этого равенства, появится лишь одно слагаемое, содержащее x^n , именно, $-(a_{11} - x)(a_{22} - x) \cdots (a_{nn} - x)$. Поэтому старший член многочлена $\chi_A(x)$ имеет вид $(-1)^n x^n$. Кроме того, очевидно, что свободный член этого многочлена есть $\chi_A(0) = |A|$.

Определение

Пусть A — квадратная матрица над полем F . Для всякого целого $n \geq 0$ определим по индукции матрицу A^n следующим образом: $A^0 = E$, где E — единичная матрица того же порядка, что и A , а если $n > 0$, то $A^n = A^{n-1} \cdot A$.

Поскольку, как уже отмечалось выше, произведение двух квадратных матриц одного и того же порядка всегда определено и является квадратной матрицей того же порядка, матрица A^n при любом n определена и является квадратной матрицей того же порядка, что и A .

Определение

Пусть $f(x) = a_n x^n + a_{n-1} x^{n-1} + \dots + a_0$ — многочлен над полем F , а A — квадратная матрица над F . *Значением многочлена f от матрицы A* называется матрица $f(A) = a_n A^n + a_{n-1} A^{n-1} + \dots + a_0 E$.

Ясно, что $f(A)$ — квадратная матрица над F того же порядка, что и A .

Определение

Пусть F — поле, $A \in F^{n \times n}$ и $f \in F[x]$. Говорят, что многочлен f *аннулирует* матрицу A , если $f(A) = O$.

Теорема Гамильтона–Кэли

Характеристический многочлен произвольной квадратной матрицы A аннулирует эту матрицу.

Доказательство. Пусть $\chi_A(x) = a_n x^n + a_{n-1} x^{n-1} + \dots + a_0$. Положим $B(x) = ((A - xE)^\vee)^\top$. Элементами матрицы $B(x)$ являются алгебраические дополнения к элементам матрицы $A - xE$, т. е., с точностью до знака, миноры $(n - 1)$ -го порядка этой матрицы. Ясно, что эти миноры суть многочлены степени $\leq n - 1$. Следовательно, матрицу $B(x)$ можно записать в виде $B_{n-1}x^{n-1} + \dots + B_1x + B_0$, где $B_0, B_1, \dots, B_{n-1} \in F^{n \times n}$. Из замечания о присоединенной матрице вытекает, что $(A - xE)B(x) = |A - xE| \cdot E = \chi_A(x) \cdot E$. Следовательно,

$$(A - xE)(B_{n-1}x^{n-1} + \dots + B_1x + B_0) = a_n x^n E + a_{n-1} x^{n-1} E + \dots + a_0 E.$$

Раскрывая скобки в левой части этого равенства и приводя подобные, имеем

$$\begin{aligned} & -B_{n-1}x^n + (AB_{n-1} - B_{n-2})x^{n-1} + \dots + (AB_1 - B_0)x + AB_0 = \\ & = a_n x^n E + a_{n-1} x^{n-1} E + \dots + a_0 E. \end{aligned}$$

Приравнявая коэффициенты при одинаковых степенях x в левой и правой частях последнего равенства, имеем

$$a_n E = -B_{n-1}, a_{n-1} E = AB_{n-1} - B_{n-2}, \dots, a_1 E = AB_1 - B_0, a_0 E = AB_0.$$

Умножая слева первое из этих равенств на A^n , второе — на A^{n-1} , ..., предпоследнее — на A , последнее — на E , получим следующий набор равенств:

$$\begin{aligned} a_n A^n &= -A^n B_{n-1}, \\ a_{n-1} A^{n-1} &= A^n B_{n-1} - A^{n-1} B_{n-2}, \\ a_{n-2} A^{n-2} &= A^{n-1} B_{n-2} - A^{n-2} B_{n-3}, \\ &\dots\dots\dots \\ a_1 A &= A^2 B_1 - AB_0, \\ a_0 E &= AB_0. \end{aligned}$$

Сумма левых частей этих равенств равна

$$a_n A^n + a_{n-1} A^{n-1} + \dots + a_1 A + a_0 E = \chi_A(A),$$

а сумма их правых частей равна O . Следовательно, $\chi_A(A) = O$. □

Матричным уравнением называется уравнение, в котором неизвестным является матрица. Здесь мы подробно рассмотрим матричное уравнение вида

$$AX = B, \quad (8)$$

где A и B — известные матрицы, а X — неизвестная. Из определения произведения матриц видно, что число строк в матрице AX равно числу строк в матрице A . Следовательно, если число строк в матрицах A и B различно, то уравнение (8) решений не имеет. Поэтому всюду в дальнейшем, говоря об этом уравнении, мы будем считать, что *матрицы A и B имеют одинаковое число строк*.

Из определения произведения матриц видно также, что число столбцов в матрице AX равно числу столбцов в матрице X . Следовательно, если X — решение уравнения (8), то матрицы X и B содержат одинаковое число столбцов. Как мы видели выше, если матрицы X и B содержат один столбец, то уравнение (8) есть просто другой способ записи системы линейных уравнений. Обозначим через k число столбцов в матрицах X и B . Для всякого $i = 1, 2, \dots, k$ обозначим i -й столбец матрицы X через X_i , а i -й столбец матрицы B — через B_i . Из определения произведения матриц вытекает, что i -й столбец матрицы AX равен AX_i .

Поэтому

!! *в общем случае уравнение (8) равносильно совокупности k систем линейных уравнений вида*

$$AX_1 = B_1, AX_2 = B_2, \dots, AX_k = B_k. \quad (9)$$

Для того чтобы решить каждую из этих систем методом Гаусса, надо записать расширенную матрицу системы и с помощью элементарных преобразований привести ее к ступенчатому виду. Если при этом окажется, что хотя бы одна из систем несовместна, то и исходное матричное уравнение не имеет решений. Если же все системы совместны, то, решив каждую из них, мы найдем все столбцы матрицы X , а значит и саму эту матрицу. Но у всех решаемых систем основная матрица одна и та же — матрица A . Это позволяет решать все системы одновременно, действуя по алгоритму, который приведен на следующем слайде.

Алгоритм решения матричного уравнения вида $AX = B$

Пусть дано уравнение (8), в котором A — матрица размера $n \times k$, а B — матрица размера $n \times m$. Запишем матрицу $(A|B)$, т. е. матрицу размера $n \times (k + m)$, в которой в первых k столбцах стоит матрица A , а в последних m столбцах — матрица B . С помощью элементарных преобразований всей этой матрицы приведем ее левую часть (т. е. первые k столбцов) к ступенчатому виду. После этого для всякого $i = 1, 2, \dots, k$ можно найти i -й столбец матрицы X , решив систему линейных уравнений вида $A'X_i = B'_i$, где A' — левая часть полученной матрицы, а B'_i — i -й столбец правой части полученной матрицы. Если при этом окажется, что хотя бы одна из этих систем несовместна, то уравнение $AX = B$ решений не имеет.

Матричное уравнение вида $AX = B$ в случае невырожденной квадратной матрицы A (1)

Особый интерес с точки зрения дальнейшего представляет уравнение (8), в котором матрица A является квадратной и невырожденной. В этом случае каждая из систем (9) является крамеровской. В силу теоремы Крамера (см. § 9) все эти системы имеют единственное решение. Следовательно, и уравнение (8) имеет единственное решение. Это позволяет использовать для его решения метод Гаусса–Жордана в том виде, в каком он был изложен в конце § 7. Объединяя приведенный там алгоритм нахождения решения системы, имеющей единственное решение, и алгоритм с предыдущего слайда, получаем изложенный на следующем слайде алгоритм, который будет использован в дальнейшем для решения ряда важных задач.

Матричное уравнение вида $AX = B$ в случае невырожденной квадратной матрицы A (2)

Алгоритм решения матричного уравнения вида $AX = B$ в случае невырожденной квадратной матрицы A

Пусть дано уравнение (8), в котором A — невырожденная квадратная матрица порядка n , а B — матрица размера $n \times k$. Запишем матрицу $(A | B)$ размера $n \times (n + k)$ и с помощью элементарных преобразований всей этой матрицы приведем ее левую часть (т. е. первые n столбцов) к единичному виду. В правой части (т. е. в последних k столбцах) полученной матрицы будет записана матрица X , являющаяся единственным решением уравнения (8).

Все сказанное выше об уравнении (8) можно использовать для того, чтобы решить матричное уравнение вида $XA = B$, где A и B — известные матрицы, а X — неизвестная. Транспонируя обе части равенства $XA = B$ и используя свойство 7) произведения матриц, получаем уравнение $A^T X^T = B^T$, т. е. уравнение вида (8). Решив его одним из двух описанных выше способов, мы найдем матрицу X^T (естественно, второй способ можно применять лишь в случае, когда A — невырожденная квадратная матрица). Транспонировав матрицу X^T , найдем искомую матрицу X .