Събиране и умножение на матрици. Умножение на матрица с число. Умножение на детерминанти.

Определение 10.1. Матрици A и B c елементи от поле F са равни, ако $A, B \in M_{m \times n}(F)$ за някакви $m, n \in \mathbb{N}$ и съответните елементи $A_{i,j} = B_{i,j}$ са равни за всички $1 \le i \le m$ и всички $1 \le j \le n$.

Определение 10.2. Ако F е поле, а $A, B \in M_{m \times n}(F)$ са матрици с равен брой редове и стълбове, то сумата $A+B \in M_{m \times n}(F)$ е матрицата със същите размери и елементи

$$(A + B)_{i,j} := A_{i,j} + B_{i,j}$$
 за всички $1 \le i \le m$ и $1 \le j \le n$.

Например, сумата на матриците

$$A = \begin{pmatrix} 1 & -3 & 5 \\ 2 & 1 & -4 \end{pmatrix} \quad \text{и} \quad B = \begin{pmatrix} -1 & 2 & 1 \\ 3 & -1 & 1 \end{pmatrix} \quad \text{e}$$

$$A+B=\left(\begin{array}{ccc} 1 & -3 & 5 \\ 2 & 1 & -4 \end{array}\right)+\left(\begin{array}{ccc} -1 & 2 & 1 \\ 3 & -1 & 1 \end{array}\right)=\left(\begin{array}{ccc} 0 & -1 & 6 \\ 5 & 0 & -3 \end{array}\right).$$

Определение 10.3. За произволна матрица $A \in M_{m \times n}(F)$ и елемент $\alpha \in F$ на полето F, произведението $\alpha A \in M_{m \times n}(F)$ е матрицата c

$$(\alpha A)_{i,j} := \alpha A_{i,j}$$
 за всички $1 \le i \le m$ и $1 \le j \le n$.

Например,

$$2A = 2\begin{pmatrix} 1 & -3 & 5 \\ 2 & 1 & -4 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 2 & -6 & 10 \\ 4 & 2 & -8 \end{pmatrix}.$$

Твърдение 10.4. Транспонирането на матрици е свързано със събирането и умножението с число чрез следните свойства:

(i)
$$(A+B)^t = A^t + B^t$$
 sa $\forall A, B \in M_{m \times n}(F)$;

(ii)
$$(\alpha A)^t = \alpha A^t$$
 sa $\forall A \in M_{m \times n}(F, \forall \alpha \in F.$

Доказателство. (i) Вземайки предвид $A+B\in M_{m\times n}(F)$ и $(A+B)^t\in M_{n\times m}(F)$, проверяваме, че за произволни $1\le i\le n$ и $1\le j\le m$ е изпълнено

$$[(A+B)^t]_{i,j} = (A+B)_{j,i} = A_{j,i} + B_{j,i} = (A^t)_{i,j} + (B^t)_{i,j} = (A^t+B^t)_{i,j}.$$

Това доказва $(A + B)^t = A^t + B^t$.

(ii) За произволни $1 \le i \le n$ и $1 \le j \le m$ е в сила

$$[(\alpha A)^t]_{i,j} = (\alpha A)_{j,i} = \alpha A_{j,i} = \alpha (A^t)_{i,j} = (\alpha A^t)_{i,j}.$$

Следователно $(\alpha A)^t = \alpha A^t$.

За произволно поле F и произволни естествени числа m и n, множеството $M_{m\times n}(F)$ на матриците с m реда, n стълба и елементи от F е линейно пространство над F относно събирането на матрици и умножението на матрица с $\alpha\in F$. По същество, $M_{m\times n}(F)$ е линейното пространство F^{mn} на наредените mn-торки с елементи от F.

Определение 10.5. Нека $A \in M_{m \times n}(F)$ и $B \in M_{n \times k}(F)$ са такива матрици, за които броят n на стълбовете на A съвпада c броя на редовете на B. Тогава произведението $AB \in M_{m \times k}(F)$ е матрицата c елементи

$$(AB)_{i,j} := A_{i,1}.B_{1,j} + \ldots + A_{i,s}B_{s,j} + \ldots + A_{i,n}.B_{n,j} = \sum_{s=1}^{n} A_{i,s}B_{s,j}$$
 (10.1)

за произволни $1 \le i \le m$ и $1 \le j \le k$.

Да забележим, че в израза (10.1), n-те елемента от i-ти ред на A се умножават със съответните n елемента на j-ти стълб на B и получените произведения се събират, т.е.

$$(AB)_{i,j} = (A_{i,1} \dots A_{i,s} \dots A_{i,n}) \begin{pmatrix} B_{1,j} \\ \dots \\ B_{s,j} \\ \dots \\ B_{n,j} \end{pmatrix} = A_{i,1} \cdot B_{1,j} + \dots + A_{i,s} B_{s,j} + \dots + A_{i,n} \cdot B_{n,j}.$$

Затова казваме, че умножението на матрици е по правилото "ред по стълб". Да пресметнем произведението на матриците

$$E_{11} = \left(\begin{array}{cc} 1 & 0 \\ 0 & 0 \end{array}\right), \quad E_{21} = \left(\begin{array}{cc} 0 & 0 \\ 1 & 0 \end{array}\right)$$

в единия и другия ред на множителите. Получаваме

$$E_{11}E_{21} = \left(\begin{array}{cc} 1 & 0 \\ 0 & 0 \end{array}\right) \left(\begin{array}{cc} 0 & 0 \\ 1 & 0 \end{array}\right) = \left(\begin{array}{cc} 1.0 + 0.1 & 1.0 + 0.0 \\ 0.0 + 0.1 & 0.0 + 0.0 \end{array}\right) = \left(\begin{array}{cc} 0 & 0 \\ 0 & 0 \end{array}\right) \quad \text{и}$$

$$E_{21}E_{11} = \begin{pmatrix} 0 & 0 \\ 1 & 0 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 0 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 0.1 + 0.0 & 0.0 + 0.0 \\ 1.1 + 0.0 & 1.0 + 0.0 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 0 & 0 \\ 1 & 0 \end{pmatrix}.$$

Горният пример показва, че умножението на матрици не е комутативно и съществуват ненулеви матрици с нулево произведение.

Твърдение 10.6. Умножението на матрици и останалите операции изпълняват следните свойства:

- (i) асоциативност на умножението: (AB)C = A(BC) за произволни матрици $A \in M_{m \times n}(F), B \in M_{n \times k}(F), C \in M_{k \times l}(F);$
- (ii) $(AB)^t = B^t A^t$ sa $A \in M_{m \times n}(F)$, $B \in M_{n \times k}(F)$;
- (iii) дистрибутивни закони за събиране и умножение на матрици:

$$(A+B)C = AC + BC \quad \text{sa} \quad A, B \in M_{m \times n}(F), \quad C \in M_{n \times k}(F) \quad u$$
$$A(B+C) = AB + AC \quad \text{sa} \quad A \in M_{m \times n}(F), \quad B, C \in M_{n \times k}(F);$$
$$(iv) \quad \alpha(AB) = (\alpha A)B = A(\alpha B) \quad \text{sa} \quad \alpha \in F, \quad A \in M_{m \times n}(F), \quad B \in M_{n \times k}(F).$$

Доказателство. (i) За произволни $1 \le i \le m$ и $1 \le j \le l$ е изпълнено

$$[(AB)C]_{i,j} = \sum_{p=1}^{k} (AB)_{i,p} C_{p,j} = \sum_{p=1}^{k} \left(\sum_{q=1}^{n} A_{i,q} B_{q,p} \right) C_{p,j} = \sum_{p=1}^{k} \sum_{q=1}^{n} A_{i,q} B_{q,p} C_{p,j}$$

съгласно определението за умножение на матрици и дистрибутивния закон за събиране и умножение в F. Чрез размяна на реда на сумиране, повторно прилагане на дистрибутивността на събирането и умножението в F, както и определението за умножение на матрици получаваме

$$[(AB)C]_{i,j} = \sum_{q=1}^{n} \sum_{p=1}^{k} A_{i,q} B_{q,p} C_{p,j} = \sum_{q=1}^{n} A_{i,q} \left(\sum_{p=1}^{k} B_{q,p} C_{p,j} \right) =$$
$$= \sum_{q=1}^{n} A_{i,q} (BC)_{q,j} = [A(BC)]_{i,j}$$

и доказваме, че (AB)C = A(BC).

(ii) За произволни $1 \le i \le k$ и $1 \le j \le m$ е изпълнено

$$[(AB)^t]_{i,j} = (AB)_{j,i} = \sum_{s=1}^n A_{j,s} B_{s,i} =$$

$$= \sum_{s=1}^n (A^t)_{s,j} (B^t)_{i,s} = \sum_{s=1}^n (B^t)_{i,s} (A^t)_{s,j} = (B^t A^t)_{i,j},$$

съгласно определенията за транспониране и умножение на матрици, както и комутативността на умножението в F. Това доказва $(AB)^t = B^t A^t$.

(iii) За произволни $1 \le i \le m$ и $1 \le j \le k$ е в сила

$$[(A+B)C]_{i,j} = \sum_{s=1}^{n} (A+B)_{i,s}C_{s,j} = \sum_{s=1}^{n} (A_{i,s} + B_{i,s})C_{s,j} = \sum_{s=1}^{n} A_{i,s}C_{s,j} + B_{i,s}C_{s,j} =$$

$$= \sum_{s=1}^{n} A_{i,s}C_{s,j} + \sum_{s=1}^{n} B_{i,s}C_{s,j} = (AC)_{i,j} + (BC)_{i,j} = (AC+BC)_{i,j},$$

съгласно дистрибутивните закони за събиране и умножение в F и правилата за събиране и умножение на матрици. Това доказва левия дистрибутивен закон (A+B)C=AC+BC за събиране и умножение на матрици.

Използвайки (ii), Твърдение 10.4 (i) и левия дистрибутивен закон за събиране и умножение на матрици забелязваме, че

$$[A(B+C)]^t = (B+C)^t A^t = (B^t + C^t) A^t =$$

= $B^t A^t + C^t A^t = (AB)^t + (AC)^t = (AB + AC)^t$.

Транспонирането на изведеното равенство дава десния дистрибутивен закон A(B+C)=AB+AC за събиране и умножение на матрици.

(iv) За произволни $1 \le i \le m$ и $1 \le j \le k$ е изпълнено

$$[\alpha(AB)]_{i,j} = \alpha(AB)_{i,j} = \alpha\left(\sum_{s=1}^{n} A_{i,s} B_{s,j}\right) =$$

$$= \sum_{s=1}^{n} (\alpha A_{i,s}) B_{s,j} = \sum_{s=1}^{n} (\alpha A)_{i,s} B_{s,j} = [(\alpha A)B]_{i,j},$$

съгласно правилата за умножение на матрици и умножение на матрица с число, както дистрибутивните закони за събиране и умножение в F. Това доказва $\alpha(AB)=(\alpha A)B$.

Използвайки вече доказаното равенство

$$[\alpha(AB)]_{i,j} = \sum_{s=1}^{n} (\alpha A_{i,s}) B_{s,j},$$

комутативността и асоциативността на умножението в F, както и правилата за умножение на матрици и умножение на матрица с число, получаваме, че

$$[\alpha(AB)]_{i,j} = \sum_{s=1}^{n} (\alpha A_{i,s}) B_{s,j} = \sum_{s=1}^{n} (A_{i,s}\alpha) B_{s,j} =$$

$$= \sum_{s=1}^{n} A_{i,s} (\alpha B_{s,j}) = \sum_{s=1}^{n} A_{i,s} (\alpha B)_{s,j} = [A(\alpha B)]_{i,j}$$

за произвони $1 \le i \le m$ и $1 \le j \le k$. Следователно $\alpha(AB) = A(\alpha B)$ за произволни $\alpha \in F, A \in M_{m \times n}(F), B \in M_{n \times k}(F)$.

За поле F и произволно естествено число n матрицата

$$E_n = \begin{pmatrix} 1 & 0 & \dots & 0 & 0 \\ 0 & 1 & \dots & 0 & 0 \\ \dots & \dots & \dots & \dots & \dots \\ 0 & 0 & \dots & 1 & 0 \\ 0 & 0 & \dots & 0 & 1 \end{pmatrix} \in M_{n \times n}(F)$$

се нарича единична. Елементите на E_n са равни на символите на Кронекер

$$(E_n)_{i,j} = \delta_{i,j} = \begin{cases} 0 & \text{ sa } 1 \le i \ne j \le n, \\ 1 & \text{ sa } 1 \le i = j \le n. \end{cases}$$

Твърдим, че за произволна матрица $A \in M_{m \times n}(F)$ са изпълнени равенствата $AE_n = A$ и $E_m A = A$. Наистина,

$$(AE_n)_{i,j} = \sum_{k=1}^n A_{i,k}(E_n)_{k,j} = \sum_{k=1}^n A_{i,k}\delta_{k,j} = A_{i,j}\delta_{j,j} = A_{i,j}.1 = A_{i,j}$$

за всички $1 \le i \le m, \ 1 \le j \le n.$ Аналогично,

$$(E_m A)_{i,j} = \sum_{k=1}^m (E_m)_{i,k} A_{k,j} = \sum_{k=1}^m \delta_{i,k} A_{k,j} = \delta_{i,i} A_{i,j} = 1. A_{i,j} = A_{i,j}$$

за всички $1 \le i \le m, 1 \le j \le n$.

ЛЕМА 10.7. Детерминантата на блочно-триъгълнална матрица

$$D = \left(\begin{array}{cc} A & \mathbb{O}_{n \times m} \\ C & B \end{array} \right) \in M_{(n+m) \times (n+m)}(F)$$

c $A\in M_{n\times n}(F),\ B\in M_{m\times m}(F),\ C\in M_{m\times n}(F)$ и нулева матрица $\mathbb{O}_{n\times m}\in M_{n\times m}(F)$ е

$$\det(D) = \det(A)\det(B).$$

Доказателство. С индукция по $n \in \mathbb{N}$, за n=1 имаме $A \in F$ и развитието на $\det(D)$ по първия ред дава $\det(D) = A \det(B)$. В общия случай, нека

$$A'_{1,s} := \begin{pmatrix} a_{2,1} & \dots & a_{2,s-1} & a_{2,s+1} & \dots & a_{2,n} \\ \dots & \dots & \dots & \dots & \dots \\ a_{n,1} & \dots & a_{n,s-1} & a_{n,s+1} & \dots & a_{n,n} \end{pmatrix} \in M_{(n-1)\times(n-1)}(F), \ 1 \le s \le n$$

са матриците, получени от A чрез премахване на първия ред и s-тия стълб на A, а

$$C'_{s} = \begin{pmatrix} c_{1,1} & \dots & c_{1,s-1} & c_{1,s+1} & \dots & c_{1,n} \\ \dots & \dots & \dots & \dots & \dots \\ c_{m,1} & \dots & c_{m,s-1} & c_{m,s+1} & \dots & c_{m,n} \end{pmatrix} \in M_{m \times (n-1)}(F), \quad 1 \le s \le n$$

са матриците, получени от $C \in M_{m \times n}(F)$, чрез премахване на s-тия стълб. Тогава развитието на

по първия ред е

По индукционно предположение

$$\det \left(\begin{array}{cc} A'_{1,s} & \mathbb{O}_{(n-1)\times m} \\ C'_{s} & B \end{array} \right) = \det(A'_{1,s}) \det(B).$$

Следователно

$$\det(D) = \sum_{s=1}^{n} (-1)^{1+s} a_{1,s} \det(A'_{1,s}) \det(B) =$$

$$= \left[\sum_{s=1}^{n} (-1)^{1+s} a_{1,s} \det(A'_{1,s}) \right] \det(B) = \det(A) \det(B),$$

използвайки развитието на $\det(A)$ по първия ред.

Твърдение 10.8. Ако $A, B \in M_{n \times n}(F)$ са квадратни матрици от един и същи ред, то

$$\det(AB) = \det(A)\det(B).$$

Доказателство. Нека

$$D_1 = \begin{pmatrix} A & \mathbb{O}_{n \times n} \\ -E_n & B \end{pmatrix} \in M_{(2n) \times (2n)}(F).$$

За всяко $1 \leq j \leq n$, умножаваме първите n стълба на D_1 с елементите $b_{1,j},\ldots,b_{n,j}$ на j-тия стълб на B и прибавяме към (n+j)-тия стълб на D_1 . За всяко $1 \leq i \leq n$, елементът от i-ти ред и (n+j)-ти стълб на получената матрица D_2 съвпада с елемента

$$a_{i,1}b_{1,j} + a_{i,2}b_{2,j} + \ldots + a_{i,n}b_{n,j} = \sum_{s=1}^{n} a_{i,s}b_{s,j} = (AB)_{i,j}$$

от i-ти ред и j-то стълб на AB. Елементът от (i+n)-ти ред и (n+j)-ти стълб на D_2 е

$$(-1).b_{i,j} + b_{i,j} = 0.$$

Следователно

$$D_2 = \left(\begin{array}{cc} A & AB \\ -E_n & \mathbb{O}_{n \times n} \end{array} \right).$$

Умножението на стълб с елемент на F и прибавянето към друг стълб не променя детерминантата, така че

$$\det(D_2) = \det(D_1).$$

Разменяме първия с (n+1)-вия ред на D_2 , втория с (n+2)-рия и т.н., n-тия с (2n)-тия ред. В резултат получаваме матрицата

$$D_3 = \left(\begin{array}{cc} -E_n & \mathbb{O}_{n \times n} \\ A & AB \end{array}\right)$$

 \mathbf{c}

$$\det(D_3) = (-1)^n \det(D_2),$$

защото размяната на два реда променя знака на детерминанта. Съгласно Лема 10.7, детерминантите на блочно-триъгълните матрици D_1 и D_3 са

$$\det(D_1) = \det(A)\det(B) \quad \text{if} \quad \det(D_3) = \det(-E_n)\det(AB) = (-1)^n\det(AB).$$

Вземайки предвид с $\det(D_3) = (-1)^n \det(D_2) = (-1)^n \det(D_1)$, получаваме

$$\det(AB) = (-1)^n \det(D_3) = \det(D_1) = \det(A) \det(B).$$