

Линейная алгебра

Бадьин А. В.

Лекция 1. Общие сведения о функциях

Определение (прямое произведение множеств).

1. Пусть: $N \in \mathbb{Z}$, $N \geq 2$, A_1, \dots, A_N — множества. Обозначим:

$$A_1 \times \dots \times A_N = \{(x_1, \dots, x_N) : x_1 \in A_1 \wedge \dots \wedge x_N \in A_N\} = \\ \left\{ y : \exists x_1 \dots \exists x_N (x_1 \in A_1 \wedge \dots \wedge x_N \in A_N \wedge y = (x_1, \dots, x_N)) \right\}.$$

Множество $A_1 \times \dots \times A_N$ называют прямым произведением множеств A_1, \dots, A_N .

2. Пусть: A — множество, $N \in \mathbb{Z}$, $N \geq 2$. Обозначим: $A_1, \dots, A_N = A$, $A^N = A_1 \times \dots \times A_N$.

3. Пусть A — множество. Обозначим, $A^1 = A$.

Определение.

1. Пусть F — функция. Обозначим через $D(F)$ область определения функции F .

2. Пусть F — функция. Обозначим:

$$R(F) = \{F(x) : x \in D(F)\} = \left\{ y : \exists x (x \in D(F) \wedge y = F(x)) \right\}.$$

Множество $R(F)$ называют областью значений функции F (образом функции F). Иногда множество $R(F)$ обозначают через $\text{Im}(F)$.

3. Пусть A, B — множества. Будем писать $F: A \rightarrow B$, если: F — функция, $D(F) \subseteq A$, $R(F) \subseteq B$. Обозначим через $\text{fun}(A, B)$ множество всех функций F , удовлетворяющих условию $F: A \rightarrow B$.

4. Пусть A, B — множества. Будем писать $F: A \implies B$, если: F — функция, $D(F) = A$, $R(F) \subseteq B$. Обозначим через $\text{Fun}(A, B)$ множество всех функций F , удовлетворяющих условию $F: A \implies B$.

5. Пусть: F — функция, A — множество. Обозначим через $F|_A$ функцию, удовлетворяющую условиям: $D(F|_A) = D(F) \cap A$, $F|_A(x) = F(x)$ при $x \in D(F) \cap A$. Функцию $F|_A$ называют ограничением функции F на множество A .

6. Пусть: F — функция, B — множество. Обозначим:

$$F^{-1}\{B\} = \{x : x \in D(F) \wedge F(x) \in B\}.$$

Множество $F^{-1}\{B\}$ называют полным прообразом множества B под действием функции F .

7. Пусть: F — функция, A — множество. Обозначим:

$$F[A] = \{F(x) : x \in D(F) \wedge x \in A\} = \left\{ y : \exists x (x \in D(F) \wedge x \in A \wedge y = F(x)) \right\}.$$

Множество $F[A]$ называют образом множества A под действием функции F .

8. Пусть F_1, F_2 — функции. Обозначим через $F_2 \circ F_1$ функцию, удовлетворяющую условиям: $D(F_2 \circ F_1) = \{x: x \in D(F_1) \wedge F_1(x) \in D(F_2)\}$, $(F_2 \circ F_1)(x) = F_2(F_1(x))$ при: $x \in D(F_1)$, $F_1(x) \in D(F_2)$. Функцию $F_2 \circ F_1$ называют суперпозицией функций F_2, F_1 (композицией функций F_1, F_2 ; произведением функций F_2, F_1 ; сложной функцией, образованной функциями F_2, F_1). Иногда функцию $F_2 \circ F_1$ обозначают через $F_2 F_1$.

Утверждение. Пусть F_1, F_2, F_3 — функции. Тогда $(F_3 \circ F_2) \circ F_1 = F_3 \circ (F_2 \circ F_1)$.

Доказательство. Очевидно:

$$\begin{aligned} D((F_3 \circ F_2) \circ F_1) &= \{x: x \in D(F_1) \wedge F_1(x) \in D(F_3 \circ F_2)\} = \\ &= \{x: x \in D(F_1) \wedge F_1(x) \in D(F_2) \wedge F_2(F_1(x)) \in D(F_3)\} = \\ &= \{x: x \in D(F_2 \circ F_1) \wedge (F_2 \circ F_1)(x) \in D(F_3)\} = D(F_3 \circ (F_2 \circ F_1)). \end{aligned}$$

Пусть $x \in D((F_3 \circ F_2) \circ F_1)$. Тогда: $((F_3 \circ F_2) \circ F_1)(x) = (F_3 \circ F_2)(F_1(x)) = F_3(F_2(F_1(x))) = F_3((F_2 \circ F_1)(x)) = (F_3 \circ (F_2 \circ F_1))(x)$. В силу произвольности выбора x получаем, что $(F_3 \circ F_2) \circ F_1 = F_3 \circ (F_2 \circ F_1)$. \square

Определение.

1. Пусть F — функция. Будем говорить, что F — обратимая функция, если: $F(x_1) = F(x_2) \implies x_1 = x_2$ при $x_1, x_2 \in D(F)$.

2. Пусть F — обратимая функция. Будем говорить, что φ — обратная функция к функции F , если: φ — функция, $D(\varphi) = R(F)$, $R(\varphi) \subseteq D(F)$, $F(\varphi(y)) = y$ при $y \in D(\varphi)$.

Утверждение. Пусть F — обратимая функция. Существует единственная функция φ , удовлетворяющая условию: φ — обратная функция к функции F .

Доказательство. Так как F — обратимая функция, то $\forall y \in R(F) \exists! x (x \in D(F) \wedge F(x) = y)$. Тогда существует единственная функция φ , удовлетворяющая условиям: $D(\varphi) = R(F)$, $\varphi(y) \in D(F)$, $F(\varphi(y)) = y$ при $y \in D(\varphi)$. Следовательно, существует единственная функция φ , удовлетворяющая условию: φ — обратная функция к функции F . \square

Определение. Пусть F — обратимая функция. Обозначим через F^{-1} обратную функцию к функции F .

Утверждение.

1. Пусть: F_1, F_2 — функции; $R(F_1) \subseteq D(F_2)$, $F_2(F_1(x)) = x$ при $x \in D(F_1)$. Тогда: F_1 — обратимая функция, $D(F_1) \subseteq R(F_2)$.

2. Пусть F — обратимая функция. Тогда: F^{-1} — функция, $D(F^{-1}) = R(F)$, $R(F^{-1}) = D(F)$, $F(F^{-1}(y)) = y$ при $y \in D(F^{-1})$; $F^{-1}(F(x)) = x$ при $x \in D(F)$.

3. Пусть: F_1, F_2 — функции; $R(F_1) = D(F_2)$, $F_2(F_1(x)) = x$ при $x \in D(F_1)$. Тогда: F_1, F_2 — обратимые функции, $F_2 = F_1^{-1}$, $F_1 = F_2^{-1}$.

4. Пусть: F_1, F_2 — функции; $R(F_1) \subseteq D(F_2)$, $F_2(F_1(x)) = x$ при $x \in D(F_1)$; $R(F_2) \subseteq D(F_1)$, $F_1(F_2(y)) = y$ при $y \in D(F_2)$. Тогда: F_1, F_2 — обратимые функции, $F_2 = F_1^{-1}$, $F_1 = F_2^{-1}$.

Доказательство.

1. Пусть: $x_1, x_2 \in D(F_1)$, $F_1(x_1) = F_2(x_2)$. Тогда: $x_1 = F_2(F_1(x_1)) = F_2(F_1(x_2)) = x_2$. В силу произвольности выбора x_1, x_2 получаем, что F_1 — обратимая функция.

Пусть $x \in D(F_1)$. Тогда: $F_1(x) \in D(F_2)$, $x = F_2(F_1(x))$. Следовательно, $x \in R(F_2)$. В силу произвольности выбора x получаем, что $D(F_1) \subseteq R(F_2)$.

2. Очевидно: F^{-1} — функция, $D(F^{-1}) = R(F)$, $R(F^{-1}) \subseteq D(F)$, $F(F^{-1}(y)) = y$ при $y \in D(F^{-1})$.

Пусть $x \in D(F)$. Тогда $F(x) \in D(F^{-1})$. Следовательно: $F^{-1}(F(x)) \in D(F)$, $F(F^{-1}(F(x))) = F(x)$. Так как F — обратимая функция, то $F^{-1}(F(x)) = x$.

Так как: $R(F) = D(F^{-1})$, $F^{-1}(F(x)) = x$ при $x \in D(F)$, то $D(F) \subseteq R(F^{-1})$. Так как: $R(F^{-1}) \subseteq D(F)$, $D(F) \subseteq R(F^{-1})$, то $R(F^{-1}) = D(F)$.

3. Так как: $R(F_1) = D(F_2)$, $F_2(F_1(x)) = x$ при $x \in D(F_1)$, то F_1 — обратимая функция. Очевидно: $D(F_2) = R(F_1)$, $D(F_1^{-1}) = R(F_1)$. Пусть $y \in R(F_1)$. Тогда можно указать такой объект x , что: $x \in D(F_1)$, $y = F_1(x)$. Следовательно: $F_2(y) = F_2(F_1(x)) = x = F_1^{-1}(F_1(x)) = F_1^{-1}(y)$. В силу произвольности выбора y получаем, что $F_2 = F_1^{-1}$.

Так как $F_2 = F_1^{-1}$, то: $R(F_2) = D(F_1)$, $F_1(F_2(y)) = y$ при $y \in D(F_2)$. Тогда: F_2 — обратимая функция, $F_1 = F_2^{-1}$.

4. Так как: $R(F_1) \subseteq D(F_2)$, $F_2(F_1(x)) = x$ при $x \in D(F_1)$, то F_1 — обратимая функция.

Так как: $R(F_2) \subseteq D(F_1)$, $F_1(F_2(y)) = y$ при $y \in D(F_2)$, то $D(F_2) \subseteq R(F_1)$. Так как: $D(F_2) \subseteq R(F_1)$, $R(F_1) \subseteq D(F_2)$, то $D(F_2) = R(F_1)$. Так как: $D(F_2) = R(F_1)$, $R(F_2) \subseteq D(F_1)$, $F_1(F_2(y)) = y$ при $y \in D(F_2)$, то $F_2 = F_1^{-1}$.

Аналогично получаем, что: F_2 — обратимая функция, $F_1 = F_2^{-1}$.

□

Утверждение.

1. Пусть F — обратимая функция. Тогда: F^{-1} — обратимая функция, $F = (F^{-1})^{-1}$.

2. Пусть F_1, F_2 — обратимые функции. Тогда: $F_2 \circ F_1$ — обратимая функция, $F_1^{-1} \circ F_2^{-1} = (F_2 \circ F_1)^{-1}$.

Доказательство.

1. Так как: $R(F^{-1}) = D(F)$, $F(F^{-1}(y)) = y$ при $y \in D(F^{-1})$, то: F^{-1} — обратимая функция, $F = (F^{-1})^{-1}$.

2. Пусть $x \in D(F_2 \circ F_1)$. Обозначим, $z = (F_2 \circ F_1)(x)$. Тогда: $x \in D(F_1)$, $F_1(x) \in D(F_2)$, $z = F_2(F_1(x))$. Следовательно: $x \in D(F_1)$, $z \in D(F_2^{-1})$, $F_2^{-1}(z) = F_1(x)$. Тогда: $z \in D(F_2^{-1})$, $F_2^{-1}(z) \in D(F_1^{-1})$, $F_1^{-1}(F_2^{-1}(z)) = x$. Следовательно: $z \in D(F_1^{-1} \circ F_2^{-1})$, $(F_1^{-1} \circ F_2^{-1})(z) = x$. Итак: $(F_2 \circ F_1)(x) \in D(F_1^{-1} \circ F_2^{-1})$, $(F_1^{-1} \circ F_2^{-1})((F_2 \circ F_1)(x)) = x$.

Пусть $z \in D(F_1^{-1} \circ F_2^{-1})$. Обозначим, $x = (F_1^{-1} \circ F_2^{-1})(z)$. Тогда: $z \in D(F_2^{-1})$, $F_2^{-1}(z) \in D(F_1^{-1})$, $x = F_1^{-1}(F_2^{-1}(z))$. Следовательно: $z \in D(F_2^{-1})$, $x \in D(F_1)$, $F_1(x) = F_2^{-1}(z)$. Тогда: $x \in D(F_1)$, $F_1(x) \in D(F_2)$, $F_2(F_1(x)) = z$. Следовательно: $x \in D(F_2 \circ F_1)$, $(F_2 \circ F_1)(x) = z$. Итак: $(F_1^{-1} \circ F_2^{-1})(z) \in D(F_2 \circ F_1)$, $(F_2 \circ F_1)((F_1^{-1} \circ F_2^{-1})(z)) = z$.

Окончательно получаем, что: $F_2 \circ F_1$ — обратимая функция, $F_1^{-1} \circ F_2^{-1} = (F_2 \circ F_1)^{-1}$.

□

Теорема (о базисном миноре). Пусть: $\mathbb{K} \in \{\mathbb{C}, \mathbb{R}, \mathbb{Q}\}$; $N_1, N_2 \in \mathbb{N}$, $A \in \mathbb{K}^{N_2 \times N_1}$.

Пусть: $r = 1, \min\{N_1, N_2\}$, $i_1, \dots, i_r = \overline{1, N_1}$, $i_1 < \dots < i_r$, $j_1, \dots, j_r = \overline{1, N_2}$, $j_1 < \dots < j_r$; $\Delta_{i_1, \dots, i_r}^{j_1, \dots, j_r}(A) \neq 0$.

Пусть все миноры матрицы A порядка $r + 1$ равны нулю (если они существуют).

Тогда: столбцы A_{i_1}, \dots, A_{i_r} образуют базис множества $\{A_1, \dots, A_{N_1}\}$; строки A^{j_1}, \dots, A^{j_r} образуют базис множества $\{A^1, \dots, A^{N_2}\}$.

Доказательство. Обозначим, $\delta = \Delta_{i_1, \dots, i_r}^{j_1, \dots, j_r}(A)$.

Предположим, что A_{i_1}, \dots, A_{i_r} — линейно зависимые столбцы. Тогда:

$$\delta = \begin{vmatrix} A_{i_1}^{j_1} & \cdot & A_{i_r}^{j_1} \\ \vdots & & \vdots \\ A_{i_1}^{j_r} & \cdot & A_{i_r}^{j_r} \end{vmatrix} = 0.$$

Итак, A_{i_1}, \dots, A_{i_r} — линейно независимые столбцы.

Пусть: $i = \overline{1, N_1}$, $j = \overline{1, N_2}$. Обозначим:

$$B(i, j) = \begin{pmatrix} A_{i_1}^{j_1} & \cdot & A_{i_r}^{j_1} & A_i^{j_1} \\ \vdots & & \vdots & \vdots \\ A_{i_1}^{j_r} & \cdot & A_{i_r}^{j_r} & A_i^{j_r} \\ A_{i_1}^j & \cdot & A_{i_r}^j & A_i^j \end{pmatrix}.$$

Пусть $i \in \{i_1, \dots, i_r\}$. Тогда последний столбец матрицы $B(i, j)$ равен одному из предыдущих столбцов матрицы $B(i, j)$. Следовательно, $\det(B(i, j)) = 0$.

Пусть $j \in \{j_1, \dots, j_r\}$. Тогда последняя строка матрицы $B(i, j)$ равна одной из предыдущих строк матрицы $B(i, j)$. Следовательно, $\det(B(i, j)) = 0$.

Пусть: $i \notin \{i_1, \dots, i_r\}$, $j \notin \{j_1, \dots, j_r\}$. Тогда $\det(B(i, j))$ равен (с точностью до знака) одному из миноров матрицы A порядка $r + 1$. Следовательно, $\det(B(i, j)) = 0$.

Итак, $\det(B(i, j)) = 0$. Тогда:

$$0 = \det(B(i, j)) = (-1)^{r+1+1} \overline{\Delta}_1^{r+1}(B(i, j)) A_{i_1}^j + \dots + (-1)^{r+1+r} \overline{\Delta}_r^{r+1}(B(i, j)) A_{i_r}^j + (-1)^{r+1+r+1} \overline{\Delta}_{r+1}^{r+1}(B(i, j)) A_i^j.$$

Так как: $(-1)^{r+1+r+1} \overline{\Delta}_{r+1}^{r+1}(B(i, j)) = \delta \neq 0$, то:

$$A_i^j = -(-1)^{r+1+1} \frac{\overline{\Delta}_1^{r+1}(B(i, j))}{\delta} A_{i_1}^j - \dots - (-1)^{r+1+r} \frac{\overline{\Delta}_r^{r+1}(B(i, j))}{\delta} A_{i_r}^j.$$

Пусть $k = \overline{1, r}$. Число $-(-1)^{r+1+k} \frac{\overline{\Delta}_k^{r+1}(B(i, j))}{\delta}$ не зависит от номера j . Обозначим, $C^k(i) = -(-1)^{r+1+k} \frac{\overline{\Delta}_k^{r+1}(B(i, j))}{\delta}$. Тогда $A_i^j = C^1(i) A_{i_1}^j + \dots + C^r(i) A_{i_r}^j$. В силу произвольности выбора j получаем, что $A_i = C^1(i) A_{i_1} + \dots + C^r(i) A_{i_r}$.

Аналогично проводятся рассуждения для строк. □

Список литературы

- [1] *Кадомцев С. Б.* Аналитическая геометрия и линейная алгебра.
- [2] *Ильин В. А., Позняк Э. Г.* Линейная алгебра.
- [3] *Бутузов В. Ф., Крутицкая Н. Ч., Шликин А. А.* Линейная алгебра в вопросах и задачах.
- [4] *Постников М. М.* Лекции по геометрии. Семестр II. Линейная алгебра.
- [5] *Винберг Э. Б.* Курс алгебры.
- [6] *Ким Г. Д., Крицков Л. В.* Алгебра и аналитическая геометрия: Теоремы и задачи. Том II, часть 1, 2.