

# Мультифункции и другие функции от многих переменных

Поликанова И.В.

Алтайский государственный педагогический университет, г. Барнаул  
anirix1@yandex.ru

## Аннотация

The article proves the properties of some operations in the space  $\mathbb{R}^n$ .

*Ключевые слова:* Мультифункции, мультиаргумент.

## 1. Введение

Автором ранее в работе [1] в связи с изучением функциональных уравнений от функций многих переменных были введены понятия мультифункции и рассмотрены некоторые их свойства.

Пусть  $\mathbb{R}^n$  –  $n$ -ая декартова степень поля действительных чисел  $\mathbb{R}$ , а её элементы, как цельные образования будем называть *мультиаргументами* и обозначать жирным шрифтом в отличие от вещественных координат:  $\mathbf{x} = (x_1, x_2, \dots, x_n)$ . Такое название связано с тем, что изначально они рассматривались нами как переменные отображений  $f : \mathbb{R}^n \rightarrow \mathbb{R}$ , хотя возможно было бы уместно название не аппилирующее к понятию функции. В дальнейшем всюду  $\mathbf{0} = (0, 0, \dots, 0)$ ,  $\mathbf{1} = (1, 1, \dots, 1)$ .

$$\mathbb{R}_+^n = \{(x_1, x_2, \dots, x_n) \in \mathbb{R}^n \mid x_i > 0, i = 1, \dots, n\} = (0, +\infty)^n,$$

$$\bar{\mathbb{R}}_+^n = \{(x_1, x_2, \dots, x_n) \in \mathbb{R}^n \mid x_i \geq 0, i = 1, \dots, n\} = [0, +\infty)^n.$$

Функция  $f : \mathbb{R}^k \rightarrow \mathbb{R}$ , порождает отображение типа  $\mathbb{R}^{kn} \rightarrow \mathbb{R}^n$  от  $k$  мультиаргументов  $\mathbf{x}_{(s)} = (x_{(s)1}, x_{(s)2}, \dots, x_{(s)n})$ ,  $s = 1, \dots, k$ ,  $k = 1, 2, \dots$ , по правилу:

$$f(\mathbf{x}_{(1)}, \dots, \mathbf{x}_{(k)}) = (f(x_{(1)1}, x_{(2)1}, \dots, x_{(k)1}), \dots, f(x_{(1)n}, x_{(2)n}, \dots, x_{(k)n})).$$

Будем называть его *мультифункцией от  $k$  мультиаргументов*. Например:

$$\lambda \mathbf{x} = (\lambda x_1, \lambda x_2, \dots, \lambda x_n), \quad \text{где } \lambda \in \mathbb{R}, \quad (1)$$

$$\mathbf{x} + \mathbf{y} = (x_1 + y_1, x_2 + y_2, \dots, x_n + y_n), \quad (2)$$

$$\mathbf{x} \cdot \mathbf{y} = (x_1 y_1, x_2 y_2, \dots, x_n y_n). \quad (3)$$

Такая конструкция позволяет использовать более короткую и зримую запись для функциональных уравнений от функций многих переменных. Например, уравнение Коши от функций  $n$  переменных

$$f(x_1 y_1, \dots, x_n y_n) = f(x_1, \dots, x_n) + f(y_1, \dots, y_n)$$

может быть записано через мультиаргументы в виде:

$$f(\mathbf{x} \cdot \mathbf{y}) = f(\mathbf{x}) + f(\mathbf{y}).$$

Подобная запись применялась и ранее [2, с. 4], но по отношению к мультиаргументам-векторам. О необходимости расширить диапазон действий с мультиаргументами свидетельствует применение мультифункций в частных случаях, например, при изучении периодических решений дифференциально-интегральных уравнений в работе [3], в которых используется краткая запись  $t - k\omega$  для набора действительных аргументов вида

$$(t_1 - k_1\omega_1, \dots, t_n - k_n\omega_n).$$

Решение обобщённых Йенсена-Коши функциональных уравнений показало целесообразность и некоторых других операций над мультиаргументами. Цель настоящей статьи дать полные доказательства свойств этих операций.

## 2. Пространство мультиаргументов $\mathbb{R}^n$

**Предложение 1.** Множество  $\mathbb{R}^n$  с операциями умножения мультиаргумента на действительное число и сложения мультиаргументов, определёнными формулами (1), (2), является векторным пространством, т.е. выполнены свойства:

1.  $\forall_{x,y} \quad x + y = y + x.$
2.  $\forall_{x,y,z} \quad (x + y) + z = x + (y + z).$
3.  $\forall_x \quad x + \mathbf{0} = x.$
4.  $\forall_x \quad x + (-x) = \mathbf{0}.$
5.  $\forall_x \quad 1 \cdot x = x, \quad (-1) \cdot x = -x.$
6.  $\forall_x \forall_{\lambda,\mu} \quad (\lambda\mu)x = \lambda(\mu x).$
7.  $\forall_x \forall_{\lambda,\mu} \quad (\lambda + \mu)x = \lambda x + \mu x.$
8.  $\forall_{x,y} \forall_{\lambda} \quad \lambda(x + y) = \lambda x + \lambda y.$

**Замечание 1.** Размерность этого пространства равна  $n$ .

**Предложение 2.** Множество  $\mathbb{R}^n$  с операциями сложения и умножения мультиаргументов, определёнными формулами (2), (3), является кольцом, т.е. выполнены свойства:

1.  $\forall_{x,y} \quad x + y = y + x.$
2.  $\forall_{x,y,z} \quad (x + y) + z = x + (y + z).$
3.  $\forall_{x,y} \quad x \cdot y = y \cdot x.$
4.  $\forall_{x,y,z} \quad (x \cdot y) \cdot z = x \cdot (y \cdot z).$
5.  $\forall_{x,y,z} \quad (x + y) \cdot z = x \cdot z + y \cdot z.$

**Предложение 3.** Множество  $\mathbb{R}_+^n$  с операциями сложения и умножения мультиаргументов, определёнными формулами (2), (3), является полем (т.е. является кольцом, в котором выполнимо деление на любой элемент кроме  $\mathbf{0}$ , т.е. уравнение  $\mathbf{a} \cdot \mathbf{x} = \mathbf{b}$  относительно неизвестного  $\mathbf{x}$  разрешимо единственным образом при любом  $\mathbf{a} \neq \mathbf{0}$ ).

**Замечание 2.** Множества  $\mathbb{R}^n$  и  $\bar{\mathbb{R}}_+^n$  с операциями сложения и умножения мультиаргументов, определёнными формулами (2), (3), не являются полями, т.к. уравнение  $\mathbf{a} \cdot \mathbf{x} = \mathbf{b}$  относительно неизвестного  $\mathbf{x}$  не разрешимо при всяком мультиаргументе  $\mathbf{a}$ , среди координат которого имеется ноль.

**Предложение 4.**

1.  $\mathbf{0} \cdot \mathbf{x} = \mathbf{0}, \quad \mathbf{1} \cdot \mathbf{x} = \mathbf{x}.$
2.  $a\mathbf{x} = (a \cdot \mathbf{1}) \cdot \mathbf{x}.$
3.  $(ab) \cdot \mathbf{x} = \mathbf{b} \cdot (a\mathbf{x}) = a(\mathbf{b} \cdot \mathbf{x}).$
4.  $(a\mathbf{x})^b = a^b \mathbf{x}^b.$
5.  $(a)^{bx} = (a^b)^x = (a^x)^b.$
6.  $(a\mathbf{x})^b = a^b \mathbf{x}^b.$
7.  $\mathbf{x}^{a+b} = \mathbf{x}^a \cdot \mathbf{x}^b.$
8.  $(\mathbf{x} \cdot \mathbf{y})^a = \mathbf{x}^a \cdot \mathbf{y}^a.$

В предложении 1 сформулирован известный факт, проверка предложений 2,3,4 тривиальна, и мы её опускаем.

### 3. Некоторые операции над мультиаргументами

Понятие “операция” трактуется широко – как отображение  $A^k \rightarrow B$ , где  $A, B$  – произвольные множества,  $A^k$  – декартова степень множества  $A$ .

В этом разделе изучим свойства функций типа  $\mathbb{R}^n \rightarrow \mathbb{R}$ :

$$\mathbf{x}_{\oplus} = x_1 + x_2 + \dots + x_n, \quad \mathbf{x}_{\odot} = x_1 \cdot x_2 \cdot \dots \cdot x_n$$

и типа  $\mathbb{R}^n \times \mathbb{R}^n \rightarrow \mathbb{R}$ :

$$\mathbf{b} * \mathbf{x} = (\mathbf{b} \cdot \mathbf{x})_{\oplus} = b_1 x_1 + b_2 x_2 + \dots + b_n x_n.$$

$$\mathbf{x}^{*\mathbf{b}} = (\mathbf{x}^{\mathbf{b}})_{\odot} = x_1^{b_1} \cdot x_2^{b_2} \cdot \dots \cdot x_n^{b_n}.$$

**Предложение 5.**

1.  $\mathbf{0}_{\oplus} = 0, \quad \mathbf{1}_{\oplus} = n.$
2.  $(a\mathbf{x})_{\oplus} = a\mathbf{x}_{\oplus}.$
3.  $(\mathbf{x} + \mathbf{y})_{\oplus} = \mathbf{x}_{\oplus} + \mathbf{y}_{\oplus}.$
4.  $a^{\mathbf{x}_{\oplus}} = (a^{\mathbf{x}})_{\odot}.$

*Доказательство.* 1. Очевидно.

$$2. (a\mathbf{x})_{\oplus} = (ax_1, ax_2, \dots, ax_n)_{\oplus} = ax_1 + ax_2 + \dots + ax_n = a(x_1 + x_2 + \dots + x_n) = a\mathbf{x}_{\oplus}.$$

$$3. (\mathbf{x} + \mathbf{y})_{\oplus} = (x_1 + y_1, x_2 + y_2, \dots, x_n + y_n)_{\oplus} = (x_1 + y_1) + (x_2 + y_2) + \dots + (x_n + y_n) = (x_1 + x_2 + \dots + x_n) + (y_1 + y_2 + \dots + y_n) = \mathbf{x}_{\oplus} + \mathbf{y}_{\oplus}.$$

$$4. a^{\mathbf{x}_{\oplus}} = a^{x_1 + x_2 + \dots + x_n} = a^{x_1} \cdot a^{x_2} \cdot \dots \cdot a^{x_n} = (a^{x_1}, a^{x_2}, \dots, a^{x_n})_{\odot} = (a^{\mathbf{x}})_{\odot}. \quad \square$$

**Предложение 6.**

1.  $\mathbf{0}_\odot = 0, \quad \mathbf{1}_\odot = 1.$
2.  $(a\mathbf{x})_\odot = a^n \mathbf{x}_\odot.$
3.  $(\mathbf{x} \cdot \mathbf{y})_\odot = \mathbf{x}_\odot \cdot \mathbf{y}_\odot.$
4.  $(\mathbf{x}^a)_\odot = (\mathbf{x}_\odot)^a.$
5.  $\log_a(\mathbf{x}_\odot) = (\log_a \mathbf{x})_\oplus.$

*Доказательство.* 1. Очевидно.

$$2. (a\mathbf{x})_\odot = (ax_1, ax_2, \dots, ax_n)_\odot = ax_1 \cdot ax_2 \cdot \dots \cdot ax_n = a^n(x_1 \cdot x_2 \cdot \dots \cdot x_n) = a^n \mathbf{x}_\odot.$$

$$3. (\mathbf{x} \cdot \mathbf{y})_\odot = (x_1 y_1, x_2 y_2, \dots, x_n y_n)_\odot = (x_1 y_1) \cdot (x_2 y_2) \cdot \dots \cdot (x_n y_n) = (x_1 \cdot x_2 \cdot \dots \cdot x_n) \cdot (y_1 \cdot y_2 \cdot \dots \cdot y_n) = \mathbf{x}_\odot \cdot \mathbf{y}_\odot.$$

$$4. (\mathbf{x}^a)_\odot = (x_1^a, x_2^a, \dots, x_n^a)_\odot = x_1^a \cdot x_2^a \cdot \dots \cdot x_n^a = (x_1 \cdot x_2 \cdot \dots \cdot x_n)^a = (\mathbf{x}_\odot)^a.$$

$$5. \log_a(\mathbf{x}_\odot) = \log_a(x_1 \cdot x_2 \cdot \dots \cdot x_n) = \log_a x_1 + \log_a x_2 + \dots + \log_a x_n = (\log_a x_1, \log_a x_2, \dots, \log_a x_n)_\oplus = (\log_a \mathbf{x})_\oplus.$$

□

**Предложение 7.**

1.  $\mathbf{0} * \mathbf{x} = 0. \quad \mathbf{1} * \mathbf{x} = \mathbf{x}_\oplus.$
2.  $\mathbf{b} * \mathbf{x} = \mathbf{x} * \mathbf{b}.$
3.  $(a\mathbf{b}) * \mathbf{x} = \mathbf{b} * (a\mathbf{x}) = a(\mathbf{b} * \mathbf{x}).$
4.  $(\mathbf{b} + \mathbf{c}) * \mathbf{x} = \mathbf{b} * \mathbf{x} + \mathbf{c} * \mathbf{x}.$
5.  $(\mathbf{b} \cdot \mathbf{c}) * \mathbf{x} = \mathbf{b} * (\mathbf{c} \cdot \mathbf{x}) = (\mathbf{b} \cdot \mathbf{c} \cdot \mathbf{x})_\oplus.$
6.  $a^{\mathbf{x} * \mathbf{y}} = (a^{\mathbf{x}})^{* \mathbf{y}} = (a^{\mathbf{y}})^{* \mathbf{x}}.$
7.  $\mathbf{b} * \log_a c\mathbf{x} = \log_a(c^{\mathbf{b}_\oplus} \cdot \mathbf{x}^{*\mathbf{b}}).$

*Доказательство.* 1. Очевидно.

$$2. \mathbf{b} * \mathbf{x} = (\mathbf{b} \cdot \mathbf{x})_\oplus = (\mathbf{x} \cdot \mathbf{b})_\oplus = \mathbf{x} * \mathbf{b}. \text{ Использовали предложение 2(3).}$$

$$3. (a\mathbf{b}) * \mathbf{x} = ((a\mathbf{b}) \cdot \mathbf{x})_\oplus = (a(\mathbf{b} \cdot \mathbf{x}))_\oplus = a(\mathbf{b} * \mathbf{x}),$$

$$(a\mathbf{b}) * \mathbf{x} = ((a\mathbf{b}) \cdot \mathbf{x})_\oplus = (\mathbf{b} \cdot (a\mathbf{x}))_\oplus = \mathbf{b} * (a\mathbf{x}).$$

Использовали предложение 4(3) и 5(2).

$$4. (\mathbf{b} + \mathbf{c}) * \mathbf{x} = ((\mathbf{b} + \mathbf{c}) \cdot \mathbf{x})_\oplus = (\mathbf{b} \cdot \mathbf{x} + \mathbf{c} \cdot \mathbf{x})_\oplus = (\mathbf{b} \cdot \mathbf{x})_\oplus + (\mathbf{c} \cdot \mathbf{x})_\oplus = \mathbf{b} * \mathbf{x} + \mathbf{c} * \mathbf{x}.$$

Использовали предложения 2(5) и 5(3).

$$5. (\mathbf{b} \cdot \mathbf{c}) * \mathbf{x} = ((\mathbf{b} \cdot \mathbf{c}) \cdot \mathbf{x})_\oplus = (\mathbf{b} \cdot (\mathbf{c} \cdot \mathbf{x}))_\oplus = \mathbf{b} * (\mathbf{c} \cdot \mathbf{x}),$$

$$(\mathbf{b} \cdot \mathbf{c}) * \mathbf{x} = ((\mathbf{b} \cdot \mathbf{c}) \cdot \mathbf{x})_\oplus = (\mathbf{b} \cdot \mathbf{c} \cdot \mathbf{x})_\oplus.$$

Использовали предложения 2(4).

$$6. a^{\mathbf{x} * \mathbf{y}} = a^{x_1 y_1 + x_2 y_2 + \dots + x_n y_n} = a^{x_1 y_1} \cdot a^{x_2 y_2} \cdot \dots \cdot a^{x_n y_n} = (a^{x_1})^{y_1} \cdot (a^{x_2})^{y_2} \cdot \dots \cdot (a^{x_n})^{y_n} = (a^{\mathbf{x}})^{* \mathbf{y}}. \text{ А по предложению 2(3)}$$

$$a^{\mathbf{x} * \mathbf{y}} = a^{\mathbf{y} * \mathbf{x}} = (a^{\mathbf{y}})^{* \mathbf{x}}.$$

$$7. \mathbf{b} * \log_a c\mathbf{x} =$$

$$b_1 \log_a c x_1 + \dots + b_n \log_a c x_n = (b_1 \log_a c + \dots + b_n \log_a c) + (b_1 \log_a x_1 + \dots + b_n \log_a x_n) = (\log_a c^{b_1 + \dots + b_n}) + (\log_a x_1^{b_1} + \dots + \log_a x_n^{b_n}) = \log_a(c^{\mathbf{b}_\oplus}) + \log_a(\mathbf{x}^{*\mathbf{b}}) = \log_a(c^{\mathbf{b}_\oplus} \cdot \mathbf{x}^{*\mathbf{b}}). \quad \square$$

**Предложение 8.**

1.  $\mathbf{0}^{*\mathbf{x}} = 0$  при  $\mathbf{x} \in \mathbb{R}_+^n$ .  $\mathbf{1}^{*\mathbf{x}} = 1 = \mathbf{x}^{*\mathbf{0}}$ .
2.  $(a\mathbf{x})^{*\mathbf{b}} = a^{\mathbf{b} \oplus} \mathbf{x}^{*\mathbf{b}}$ .
3.  $\mathbf{x}^{*(ab)} = (\mathbf{x}^a)^{*\mathbf{b}} = (\mathbf{x}^{*\mathbf{b}})^a$ .
4.  $(\mathbf{x})^{*(a+\mathbf{b})} = (\mathbf{x})^{*a} \cdot (\mathbf{x})^{*\mathbf{b}}$ .
5.  $(\mathbf{x})^{*(a\mathbf{b})} = (\mathbf{x}^a)^{*\mathbf{b}} = (\mathbf{x}^{\mathbf{b}})^{*a}$ .
6.  $(\mathbf{x} \cdot \mathbf{y})^{*a} = \mathbf{x}^{*a} \cdot \mathbf{y}^{*a}$ .
7.  $\log_a \mathbf{x}^{*\mathbf{b}} = \mathbf{b} * \log_a \mathbf{x}$ .
8.  $\mathbf{x}^{*\log_{\mathbf{x}} \mathbf{b}} = \mathbf{b}_{\odot}$ .

*Доказательство.* 1. Очевидно.

2. По предложениям 4(6), 6(3), 5(4):

$$(a\mathbf{x})^{*\mathbf{b}} = ((a\mathbf{x})^{\mathbf{b}})_{\odot} = (a^{\mathbf{b}} \mathbf{x}^{\mathbf{b}})_{\odot} = (a^{\mathbf{b}})_{\odot} (\mathbf{x}^{\mathbf{b}})_{\odot} = a^{\mathbf{b} \oplus} \mathbf{x}^{*\mathbf{b}}.$$

$$3. \mathbf{x}^{*(ab)} = x_1^{ab_1} \cdot x_2^{ab_2} \cdot \dots \cdot x_n^{ab_n} = (x_1^a)^{b_1} \cdot (x_2^a)^{b_2} \cdot \dots \cdot (x_n^a)^{b_n} = (\mathbf{x}^a)^{*\mathbf{b}}.$$

$$\mathbf{x}^{*(ab)} = x_1^{ab_1} \cdot x_2^{ab_2} \cdot \dots \cdot x_n^{ab_n} = (x_1^{b_1})^a \cdot (x_2^{b_2})^a \cdot \dots \cdot (x_n^{b_n})^a = (x_1^{b_1} \cdot x_2^{b_2} \cdot \dots \cdot x_n^{b_n})^a = (\mathbf{x}^{*\mathbf{b}})^a.$$

$$4. (\mathbf{x})^{*(a+\mathbf{b})} = (\mathbf{x}^{a+\mathbf{b}})_{\odot} = (\mathbf{x}^a \cdot \mathbf{x}^{\mathbf{b}})_{\odot} = (\mathbf{x}^a)_{\odot} \cdot (\mathbf{x}^{\mathbf{b}})_{\odot} = (\mathbf{x})^{*a} \cdot (\mathbf{x})^{*\mathbf{b}}.$$

Использовали предложение 4(7) и 6(3).

$$5. (\mathbf{x})^{*(a\mathbf{b})} = x_1^{a_1 b_1} \cdot x_2^{a_2 b_2} \cdot \dots \cdot x_n^{a_n b_n} = (x_1^{a_1})^{b_1} \cdot (x_2^{a_2})^{b_2} \cdot \dots \cdot (x_n^{a_n})^{b_n} = (\mathbf{x}^a)^{*\mathbf{b}}.$$

По предложению 2(3):

$$(\mathbf{x})^{*(a\mathbf{b})} = (\mathbf{x})^{*(\mathbf{b}a)} = (\mathbf{x}^{\mathbf{b}})^{*a}.$$

6. По предложениям 4(8) и 6(3):

$$(\mathbf{x} \cdot \mathbf{y})^{*a} = ((\mathbf{x} \cdot \mathbf{y})^a)_{\odot} = (\mathbf{x}^a \cdot \mathbf{y}^a)_{\odot} = (\mathbf{x}^a)_{\odot} \cdot (\mathbf{y}^a)_{\odot} = \mathbf{x}^{*a} \cdot \mathbf{y}^{*a}.$$

$$7. \log_a \mathbf{x}^{*\mathbf{b}} = \log_a (x_1^{b_1} \cdot x_2^{b_2} \cdot \dots \cdot x_n^{b_n}) = b_1 \log_a x_1 + b_2 \log_a x_2 + \dots + b_n \log_a x_n = \mathbf{b} * \log_a \mathbf{x}.$$

$$8. \mathbf{x}^{*\log_{\mathbf{x}} \mathbf{b}} = x_1^{\log_{x_1} b_1} \cdot x_2^{\log_{x_2} b_2} \cdot \dots \cdot x_n^{\log_{x_n} b_n} = b_1 \cdot b_2 \cdot \dots \cdot b_n = \mathbf{b}_{\odot}. \quad \square$$

**4. Заключение**

Полученные свойства призваны формализовать решение функциональных уравнений от функций многих переменных, чем автор уже и воспользовался. Рассмотренные выше операции “астра” \* и “стар”  $\star$  не плод фривольной фантазии автора. Они возникли, как отмечено во введении, при изучении уравнений Йенсена и Коши четырёх типов:

$$\mathbf{J}. \quad f(\lambda \mathbf{x} + (1 - \lambda)\mathbf{y}) = \lambda f(\mathbf{x}) + (1 - \lambda)f(\mathbf{y}),$$

$$\mathbf{K}_I. \quad f(\mathbf{x} + \mathbf{y}) = f(\mathbf{x}) + f(\mathbf{y}),$$

$$\mathbf{K}_{II}. \quad f(\mathbf{x} + \mathbf{y}) = f(\mathbf{x}) \cdot f(\mathbf{y}),$$

$$\mathbf{K}_{III}. \quad f(\mathbf{x} \cdot \mathbf{y}) = f(\mathbf{x}) + f(\mathbf{y}),$$

$$\mathbf{K}_{IV}. \quad f(\mathbf{x} \cdot \mathbf{y}) = f(\mathbf{x}) \cdot f(\mathbf{y}),$$

решения которых в классе непрерывных функций имеют соответственно вид [1]:

$$\mathbf{b} * \mathbf{x} + b_0, \quad \mathbf{b} * \mathbf{x}, \quad a^{\mathbf{b} * \mathbf{x}}, \quad \mathbf{b} * \log_a \mathbf{x}, \quad \mathbf{x}^{*\mathbf{b}}.$$

Выделение повторяющейся конструкции и натолкнуло нас на мысль ввести новые функции. Возможно, они найдут применение и в других разделах математики.

## Список литературы

1. Поликанова И.В. Функциональные уравнения от функций многих переменных // Труды семинара по геометрии и математическому моделированию. — 2023. — № 9. — С. 30–45.
2. Ацель Я. Некоторые общие методы в теории функциональных уравнений одной переменной. Новые применения функциональных уравнений // УМН. — 1956. — Т. 11, № 3(69). — С. 3–68.
3. Omarova B.Zh., Sartabanov Zh.A. On multiperiodic solutions of perturbed nonlinear autonomous systems with the differentiation operator on a vector field // Eurasian Math. J. — 2021. — Vol. 12, no. 1. — P. 68–81. — <https://doi.org/10.32523/2077-9879-2021-12-1-68-81>.