

Функциональные уравнения от функций многих переменных

Поликанова И.В.

Алтайский государственный педагогический университет, г. Барнаул

Anirix1@yandex.ru

Аннотация

В статье приводятся решения функциональных уравнений от функций многих переменных: Йенсена, Коши (четырёх типов), Лобачевского. Это стало возможным благодаря конструкции мультифункций и использованию критерия линейности функции многих переменных, полученных автором ранее.

Ключевые слова: функциональные уравнения от функций многих переменных, функциональные уравнения Коши, уравнения Йенсена, уравнение Лобачевского.

1. Введение

Известно не так много исследований, относящихся к функциональным уравнениям от функций многих переменных. И главным образом они относятся к функциям от двух переменных. Это уравнения Синцова (1903) [1] и его обобщения по пикседеровскому типу (1997) [2]. Из современных работ можно назвать статью А.Д. Полянина и А.И. Журова (2005) [3]. Предложенная нами конструкция из функций, называемая мультифункциями, позволяет существенно расширить класс функциональных уравнений от функций многих переменных, допускающих явное решение.

Цель данной работы ознакомить с решениями функциональных уравнений от функций многих переменных Йенсена, Коши (четырёх типов), Лобачевского, обнародованных на конференции, посвящённой памяти Ю.Г. Решетняка [4].

Сам Коши, как отмечает Я. Ацель в [5], рассмотрел 4 типа функциональных уравнений в классе непрерывных функций одной переменной:

- I.* $f(x + y) = f(x) + f(y)$; решения: $f(x) = ax$, $f(x) \equiv 0$;
II. $f(x + y) = f(x) \cdot f(y)$; решения: $f(x) = a^x$, $f(x) \equiv 0$;
III. $f(x \cdot y) = f(x) + f(y)$; решения: $f(x) = \log_a x$, $f(x) \equiv 0$;
IV. $f(x \cdot y) = f(x) \cdot f(y)$; решения: $f(x) = a^x$, $f(x) \equiv 0$, $f(x) \equiv 1$.

Решение 1-ого сводилось к функциональному уравнению для функций одной переменной, решаемому последовательно на множествах натуральных, затем целых и рациональных чисел, а затем путём предельного перехода решение распространялось на все действительные числа благодаря непрерывности функции. Остальные уравнения сводились последовательно к уже решённым с помощью подстановок и замены функции. Уравнение Йенсена сводилось к 1-ому уравнению Коши, уравнение Лобачевского — к уравнению Йенсена. Позднее условие непрерывности было заменено на более слабые условия, при которых имеют место те же решения: непрерывности в одной точке или же монотонности функции или ограниченности её с одной стороны на интервале положительной длины [5]. В то же время в более широких классах существуют разрывные решения, отличные от линейных. Попытки ослабить условия регулярности с гарантией линейности решения предпринимаются до сих пор. Так, Даниэль Рим (2010) [6] рассматривает решение в классе

локально интегрируемых функций как одной, так и нескольких переменных. В [5] приводятся и решения аддитивного уравнения Коши 1-ого типа для функций и отображений от нескольких переменных, и экспоненциального уравнения Коши 2-ого типа для функций нескольких переменных, причём, первое представляется в виде линейной комбинации решений Коши от одной переменной, 2-ое сводится подстановкой к 1-ому.

Предлагаемый нами критерий линейности отображения позволил решить известные функциональные уравнения значительно более простым способом без сведения к уравнениям от функций одной переменной. Кроме того, в традиционном изложении решение уравнения Йенсена является следствием аддитивного уравнения Коши 1-ого типа. Мы же выводим уравнение Йенсена непосредственно из критерия линейности отображения и уже к нему сводим решения остальных уравнений.

2. Мультифункции

Многие результаты, приведённые в [5] для функции одной переменной могут быть перенесены на функции нескольких переменных и на отображения, если множество \mathbb{R} действительных чисел рассматривать не только как линейное пространство, но как поле. В этом случае элементы структуры \mathbb{R}^n не являются векторами. Как целные образования и переменные отображений $f : \mathbb{R}^n \rightarrow \mathbb{R}^m$, будем называть их *мультиаргументами* и обозначать жирным шрифтом в отличие от вещественных координат: $\mathbf{x} = (x_1, x_2, \dots, x_n)$.

В данном разделе мы определим конструкции из функций одной и нескольких переменных и выясним некоторые их свойства.

Посредством функции $u : \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$ определим отображение типа $\mathbb{R}^n \rightarrow \mathbb{R}^n$ правилом

$$u(\mathbf{x}) = (u(x_1), u(x_2), \dots, u(x_n))$$

и будем называть *функцией одного мультиаргумента*. Например,

$$\log_a \mathbf{x} = (\log_a x_1, \log_a x_2, \dots, \log_a x_n), \quad (1)$$

$$a^{\mathbf{x}} = (a^{x_1}, a^{x_2}, \dots, a^{x_n}). \quad (2)$$

В частности, если $u(x) = c$ – постоянная функция, то $\mathbf{c} = (c, c, \dots, c)$. Например,

$$\mathbf{0} = (0, 0, \dots, 0), \quad \mathbf{1} = (1, 1, \dots, 1).$$

Аналогично функция двух действительных аргументов $v(x, y)$ порождает отображение типа $\mathbb{R}^{2n} \rightarrow \mathbb{R}^n$ по правилу:

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

Например:

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

$$\mathbf{x} \cdot \mathbf{y} = (x_1 y_1, x_2 y_2, \dots, x_n y_n). \quad (4)$$

Для функции $f : \mathbb{R}^k \rightarrow \mathbb{R}$, зависящей от k действительных аргументов, порождённая ею *функция k мультиаргументов* $\mathbf{x}_{(s)} = (x_{(s)1}, x_{(s)2}, \dots, x_{(s)n})$, $s = 1, \dots, k$, представляет собой отображение типа $\mathbb{R}^{kn} \rightarrow \mathbb{R}^n$ и определяется правилом:

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

Например,

$$\sqrt{\mathbf{x}^2 + \mathbf{y}^2} = \left(\sqrt{x_1^2 + y_1^2}, \dots, \sqrt{x_n^2 + y_n^2} \right).$$

Краткости ради, порождённые функции будем называть *мультифункциями* (Не очень удачный термин, так как он уже используется как синоним многозначного отображения. У нас же отображения однозначны.) Их координаты будем называть координатными функциями.

Для отличия мультифункций от отображений последние будем обозначать жирным шрифтом: $\mathbf{g} = (g_1, \dots, g_m)$.

Обратим внимание на тот факт, что для функции $f : Q \rightarrow \mathbb{R}$, где $Q \subset \mathbb{R}^k$, порождённая ею мультифункция определена на подмножестве множества

$$(pr_1Q)^n \times (pr_2Q)^n \times \dots \times (pr_kQ)^n,$$

где $pr_iQ = \{x_i \mid (x_1, \dots, x_i, \dots, x_n) \in Q\}$ – проекция множества Q на i -ый сомножитель декартова произведения в \mathbb{R}^k , причём $\mathbf{x}_{(s)} \in (pr_sQ)^n$. Поэтому, чтобы все мультиаргументы $\mathbf{x}_{(1)}, \dots, \mathbf{x}_{(k)}$ принадлежали одному множеству, необходимо выполнение условия:

$$pr_1Q = pr_2Q = \dots = pr_kQ. \quad (5)$$

Но и его недостаточно, поскольку

$$Q \subset pr_1Q \times pr_2Q \times \dots \times pr_kQ. \quad (6)$$

Например, для шара Q с центром в $\mathbf{0}$ равенство (5) имеет место, а равенство во включении (6) не достигается. Поэтому мультифункция не будет определена в вершинах куба $(pr_1Q)^n$. Для того, чтобы в (6) имело место равенство, достаточно, чтобы множество Q имело вид

$$Q = Q_1 \times \dots \times Q_k.$$

Тогда $pr_iQ = Q_i$ и условие (5) даёт: $Q = Q_1^k$. Поэтому в дальнейшем будем рассматривать мультифункции, порождённые функциями, определёнными на множествах такого вида, а именно: \mathbb{R}^k , $\mathbb{R}_+^k = (0, +\infty)^k$, $\bar{\mathbb{R}}_+^k = [0, +\infty)^k$.

Сконструированные таким образом отображения наследуют многие свойства своих “родителей”: сюръективность, инъективность, биективность, непрерывность (относительно топологий произведения). Докажем это.

Предложение 1. Пусть $Q, \tilde{Q} \subset \mathbb{R}$, и $f : Q^k \rightarrow \tilde{Q}$ – инъективная (сюръективная, биективная) функция k аргументов. Тогда порождённая ею мультифункция также инъективна (соответственно сюръективна, биективна).

Доказательство. 1. *Инъективность.* Пусть для мультифункции $f(\mathbf{x}_{(1)}, \dots, \mathbf{x}_{(k)})$ выполняется равенство:

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

Тогда равны соответствующие координатные функции:

$$f(x_{(1)i}, x_{(2)i}, \dots, x_{(k)i}) = f(y_{(1)i}, y_{(2)i}, \dots, y_{(k)i}), \quad i = 1, \dots, n,$$

являющиеся порождающими для мультифункции. (На самом деле это одна и та же функция со значениями в разных точках.) По условию функция f инъективна. Поэтому последнее равенство влечёт:

$$(x_{(1)i}, x_{(2)i}, \dots, x_{(k)i}) = (y_{(1)i}, y_{(2)i}, \dots, y_{(k)i}) \Rightarrow x_{(s)i} = y_{(s)i}$$

для всех $s = 1, \dots, k$, $i = 1, \dots, n$. Отсюда следует:

$$\mathbf{x}_{(1)} = \mathbf{y}_{(1)}, \dots, \mathbf{x}_{(k)} = \mathbf{y}_{(k)} \Rightarrow (\mathbf{x}_{(1)}, \dots, \mathbf{x}_{(k)}) = (\mathbf{y}_{(1)}, \dots, \mathbf{y}_{(k)}),$$

что означает инъективность мультифункции.

2. *Сюръективность* мультифункции $f(\mathbf{x}_{(1)}, \dots, \mathbf{x}_{(k)})$ означает, что для любого набора $(y_1, y_2, \dots, y_n) \in \tilde{Q}^n$ найдётся набор $(\mathbf{x}_{(1)}, \dots, \mathbf{x}_{(k)}) \in (Q^n)^k$ такой, что

$$f(\mathbf{x}_{(1)}, \dots, \mathbf{x}_{(k)}) = (y_1, y_2, \dots, y_n), \quad \Rightarrow \quad f(x_{(1)i}, x_{(2)i}, \dots, x_{(k)i}) = y_i, \quad i = 1, \dots, n.$$

Так как порождающая функция $f : Q^k \rightarrow \tilde{Q}$ сюръективна и $y_i \in \tilde{Q}$, $i = 1, \dots, n$, то для каждого $i = 1, \dots, n$ найдётся набор $(a_{(1)i}, a_{(2)i}, \dots, a_{(k)i}) \in Q^k$, такой, что

$$f(a_{(1)i}, a_{(2)i}, \dots, a_{(k)i}) = y_i.$$

Значит, для всех $s = 1, \dots, k$, $i = 1, \dots, n$, справедливо: $a_{(s)i} \in Q$, и, следовательно,

$$\mathbf{a}_s = (a_{(s)1}, \dots, a_{(s)n}) \in Q^n, \quad s = 1, \dots, k.$$

Поэтому набор $(\mathbf{a}_{(1)}, \dots, \mathbf{a}_{(k)}) \in (Q^n)^k$ – требуемый.

3. *Биективность* мультифункции, порождённой биективной функцией, вытекает из двух предыдущих пунктов. \square

Композиции и суперпозиции мультифункций с отображениями и мультифункциями определяются так же и при тех же условиях, как композиции и суперпозиции отображений.

Пример композиции мультифункций. Пусть $f(\mathbf{x}) = \mathbf{x}^m$, $g(\mathbf{x}) = \log_a \mathbf{x}$. Тогда

$$(f \circ g)(\mathbf{x}) = (\log_a \mathbf{x})^m = ((\log_a x_1)^m, \dots, (\log_a x_n)^m),$$

$$(g \circ f)(\mathbf{x}) = \log_a \mathbf{x}^m = (\log_a(x_1^m), \dots, \log_a(x_n^m)).$$

Пример композиции мультифункции и отображения. Пусть

$$f(\mathbf{x}) = \mathbf{x}^2 = (x^2, y^2, u^2, v^2) : \mathbb{R}^4 \rightarrow \mathbb{R}^4, \quad \mathbf{g}(x, y) = (x, y, xy, x + y) : \mathbb{R}^2 \rightarrow \mathbb{R}^4.$$

Тогда

$$(f \circ \mathbf{g})(x, y) = (x^2, y^2, (xy)^2, (x + y)^2) : \mathbb{R}^2 \rightarrow \mathbb{R}^4.$$

Пример суперпозиции мультифункций. Пусть

$$g(\mathbf{x}) = \mathbf{x}^2 : \mathbb{R}^n \rightarrow \mathbb{R}^n, \quad h(\mathbf{x}) = \sqrt{\mathbf{x}} : \bar{\mathbb{R}}_+^n \rightarrow \bar{\mathbb{R}}_+^n, \quad f(\mathbf{x}, \mathbf{y}) = \mathbf{x} + \mathbf{y} : \mathbb{R}^{2n} \rightarrow \mathbb{R}^n.$$

Тогда

$$f(g, h)(\mathbf{x}) = \mathbf{x}^2 + \sqrt{\mathbf{x}} : \bar{\mathbb{R}}_+^n \rightarrow \bar{\mathbb{R}}_+^n.$$

Из определений мультифункции, композиции мультифункций следует:

Предложение 2. Пусть f и f^{-1} – взаимно обратные функции одного аргумента. Тогда порождённые ими мультифункции также взаимно обратны.

Так, обратной мультифункцией к $\log_a \mathbf{x}$ является $a^{\mathbf{x}} = (a^{x_1}, \dots, a^{x_m})$. Поэтому

$$a^{\log_a \mathbf{x}} = \mathbf{x}, \quad \log_a a^{\mathbf{x}} = \mathbf{x}.$$

Предложение 3. Мультифункция, порождённая непрерывной функцией одного аргумента, непрерывна относительно топологии произведения в \mathbb{R}^n .

Доказательство. Пусть $Q, \tilde{Q} \subset \mathbb{R}$, и $f : Q \rightarrow \tilde{Q}$ – непрерывная функция. Для любой точки $\mathbf{x} \in Q^n$ и окрестности $V \subset \tilde{Q}^n$ точки $f(\mathbf{x}) = (f(x_1), \dots, f(x_n))$ найдётся окрестность $W = V_1 \times \dots \times V_n$ точки $f(\mathbf{x})$ из базы окрестностей топологии произведения в \mathbb{R}^n , такая, что $W \cap \tilde{Q} \subset V$. Здесь $V_i = (a_i, b_i)$ – открытые интервалы в \mathbb{R} , $i = 1, \dots, n$. Тогда $f(x_i) \in V_i$ при всех $i = 1, \dots, n$. В силу непрерывности функции f для каждого $i = 1, \dots, n$ найдётся окрестность U_i точки x_i такая, что $f(U_i) \subset V_i$. Множество $U = U_1 \times \dots \times U_n$ является окрестностью точки \mathbf{x} и, как нетрудно убедиться, образ её при мультифункции, порождённой f , представляет собой множество $f(U_1) \times \dots \times f(U_n)$. Ясно, что

$$f(U_1) \times \dots \times f(U_n) \subset V_1 \times \dots \times V_n \subset W \cap \tilde{Q} \subset V.$$

Это означает непрерывность мультифункции, порождённой f , в точке \mathbf{x} . Ввиду произвольности выбора точки \mathbf{x} можно заключить о непрерывности мультифункции всюду на множестве Q^n . \square

Мультифункции наследуют и некоторые специфические свойства порождающих их функций. В частности, в этой статье будут использоваться следующие легко проверяемые формулы:

$$\log_a \mathbf{x} + \log_a \mathbf{y} = \log_a (\mathbf{x} \cdot \mathbf{y}), \quad a^{\mathbf{x}+\mathbf{y}} = a^{\mathbf{x}} \cdot a^{\mathbf{y}}.$$

Описанную выше конструкцию из функций можно распространить и на отображения. Именно, функция $h : \mathbb{R}^k \rightarrow \mathbb{R}$, зависящей от k действительных аргументов и k отображений $\mathbf{f}_s = (f_{(s)1}, \dots, f_{(s)m})$ одного типа $\mathbb{R}^n \rightarrow \mathbb{R}^m$ порождают отображение:

$$h(\mathbf{f}_{(1)}, \dots, \mathbf{f}_{(k)}) = (h(f_{(1)1}, f_{(2)1}, \dots, f_{(k)1}), \dots, h(f_{(1)n}, f_{(2)n}, \dots, f_{(k)n})) : \mathbb{R}^{kn} \rightarrow \mathbb{R}^m.$$

Например,

$$\mathbf{f}(\mathbf{x}) \cdot \mathbf{g}(\mathbf{y}) = (f_1(\mathbf{x})g_1(\mathbf{y}), \dots, f_m(\mathbf{x})g_m(\mathbf{y})).$$

В дальнейшем: $B = (b_{ij}) \in \mathbb{R}^{nm}$ – матрица порядка $n \times m$, $\mathbf{b} = (b_{01}, \dots, b_{0m}) \in \mathbb{R}^m$, и в целях экономии места используем запись умножения строки $\mathbf{x} = (x_1, \dots, x_n)$ на матрицу B в виде:

$$\mathbf{x}B = (b_{11}x_1 + b_{21}x_2 + \dots + b_{n1}x_n, \dots, b_{1m}x_1 + b_{2m}x_2 + \dots + b_{nm}x_n).$$

Чтобы отличать умножение строки $\mathbf{x} = (x_1, \dots, x_n)$ на матрицу-столбец $\mathbf{b} = (b_1, \dots, b_n)^T$ от произведения $\mathbf{x} \cdot \mathbf{b}$ по формуле (4), будем использовать обозначение:

$$\mathbf{x} * \mathbf{b} = b_1x_1 + b_2x_2 + \dots + b_nx_n.$$

3. Решения функциональных уравнений Иенсена и Коши

Под функциональными уравнениями обычно понимают уравнения, в которых неизвестными выступают функции. Дифференциальные и интегральные уравнения – их разновидности. Общих методов решений функциональных уравнений мало. К ним можно отнести, пожалуй, метод подстановки и замены функции, которыми мы в основном и будем пользоваться. Но существуют различные приёмы для определённых типов уравнений, возможность применения которых во многом обусловлена классом, в котором ищется решение (класс непрерывных функций, класс дифференцируемых функций и т. д.). В настоящей работе все решения рассматриваются в классе непрерывных функций. Множество решений функционального уравнения зависит также от множества, на котором ищутся функции. Понятно, что если множества задания искомых функций связаны соотношением $Q_1 \subset Q_2$, то всякая функция, являющаяся решением на Q_2 , будет решением и на Q_1 .

Поэтому класс решений на “меньшем” множестве Q_1 включает в себя сужения на Q_1 решений, относящихся к “большому” множеству Q_2 . С этим обстоятельством связана проблема возможности продолжения решений с “меньшего” множества на “большее” [5, гл. 5].

С методами решения функциональных уравнений и неравенств от одной переменной на русском языке можно ознакомиться в [7] – [8]. В [5] собран богатый материал по функциональным уравнениям в классах функций одной и нескольких переменных, показаны их приложения в геометрии, физике, экономике, теории информации, даются упражнения и приводится внушительный список (2000) работ в хронологическом порядке по данной тематике.

В данном пункте мы предложим иные подходы к решению уравнений Йенсена и Коши, нежели в [5]. Они опираются на критерий линейности непрерывной функции [4, с. 100-102] доказательство которого будет опубликовано позже.

Теорема 1. *Всякая непрерывная функция $f : D \rightarrow \mathbb{R}$, определённая на замкнутом выпуклом множестве D с непустой внутренностью, является линейной функцией:*

$$f(\mathbf{x}) = b_1x_1 + b_2x_2 + \dots + b_nx_n + b_0 \quad (7)$$

при некоторых действительных числах b_0, b_1, \dots, b_n тогда и только тогда, когда выполнено условие:

$$(\forall \mathbf{x}, \mathbf{y} \in D) (\exists \lambda \in (0, 1)) \quad f(\lambda\mathbf{x} + (1 - \lambda)\mathbf{y}) = \lambda f(\mathbf{x}) + (1 - \lambda)f(\mathbf{y}). \quad (8)$$

Следствие 1. *Пусть $\mathbf{f} = (f_1, \dots, f_m)$ – непрерывное отображение замкнутого, с непустой внутренностью, выпуклого множества $D \subset \mathbb{R}^n$ в \mathbb{R}^m такое, что*

$$(\forall \mathbf{x}, \mathbf{y} \in D) (\exists \lambda \in (0, 1)) \quad \mathbf{f}(\lambda\mathbf{x} + (1 - \lambda)\mathbf{y}) = \lambda\mathbf{f}(\mathbf{x}) + (1 - \lambda)\mathbf{f}(\mathbf{y}). \quad (9)$$

Тогда

$$\mathbf{f}(\mathbf{x}) = \mathbf{x}B + \mathbf{b} \quad (10)$$

для некоторой матрицы $B = (b_{ij})_{n \times m}$ и вектор-строки $\mathbf{b} = (b_{01}, \dots, b_{0m}) \in \mathbb{R}^m$.

Доказательство. Действительно, условие (9) означает выполнение условия (8) для всех координатных функций $f_j, j = 1, \dots, m$, непрерывных в силу непрерывности отображения \mathbf{f} . По теореме 1 найдутся числа $b_{ij}, i = 0, 1, \dots, n, j = 1, \dots, m$, такие, что $f_j = \sum_{i=1}^n b_{ij}x_i + b_{0j}$, что может быть представлено в форме (10). \square

Замечание 1. *В теореме 1 число λ не обязано быть фиксированным: для каждой пары точек \mathbf{x}, \mathbf{y} оно может быть своё.*

Замечание 2. *Стоит обратить внимание, что в теореме 1, следствии 1 и всюду далее f и \mathbf{f} это обычные функция и отображение от многих переменных, например, равенство в (8) надо понимать так:*

$$f(\lambda x_1 + (1 - \lambda)y_1, \dots, \lambda x_n + (1 - \lambda)y_n) = \lambda f(x_1, \dots, x_n) + (1 - \lambda)f(y_1, \dots, y_n),$$

а не как равенство мультифункций: $(f(\lambda x_1 + (1 - \lambda)y_1), \dots, f(\lambda x_n + (1 - \lambda)y_n)) = (\lambda f(x_1) + (1 - \lambda)f(y_1), \dots, \lambda f(x_n) + (1 - \lambda)f(y_n))$, поскольку последнее сводится к тривиальному дублированию уравнения Йенсена от одной переменной и ничего нового к нашим знаниям не добавляет.

Теорема 2. Единственными решениями уравнения Иенсена при произвольном фиксированном $\lambda \in (0, 1)$

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

в классе непрерывных отображений $\mathbf{f} = (f_1, \dots, f_m) : Q \rightarrow \mathbb{R}^m$, определённых на замкнутом, с непустой внутренностью, выпуклом множестве $Q \subset \mathbb{R}^n$, являются аффинные отображения (возможно вырожденные):

$$\mathbf{f}(\mathbf{x}) = \mathbf{x}B + \mathbf{b} \quad (11)$$

при любых матрицах $B \in \mathbb{R}^{nm}$ и векторах $\mathbf{b} \in \mathbb{R}^m$.

Доказательство. Тот факт, что отображения (11) являются решениями уравнения **J** при любых матрицах $B \in \mathbb{R}^{nm}$ и векторах $\mathbf{b} \in \mathbb{R}^m$ проверяется подстановкой их в уравнение **J**:

$$\begin{aligned} \mathbf{f}(\lambda \mathbf{x} + (1 - \lambda)\mathbf{y}) &= (\lambda \mathbf{x} + (1 - \lambda)\mathbf{y})B + \mathbf{b} = \lambda \mathbf{x}B + (1 - \lambda)\mathbf{y}B + \lambda \mathbf{b} + (1 - \lambda)\mathbf{b} = \\ &= \lambda(\mathbf{x}B + \mathbf{b}) + (1 - \lambda)(\mathbf{y}B + \mathbf{b}) = \lambda \mathbf{f}(\mathbf{x}) + (1 - \lambda)\mathbf{f}(\mathbf{y}). \end{aligned}$$

Единственность решений обеспечивается следствием 1. □

Ввиду замечания 1 о возможной зависимости λ от \mathbf{x} , \mathbf{y} теорема 2 может быть усилена следующим образом.

Теорема 3. Отображения

$$\mathbf{f}(\mathbf{x}) = \mathbf{x}B + \mathbf{b}$$

при любых матрицах $B \in \mathbb{R}^{nm}$ и векторах $\mathbf{b} \in \mathbb{R}^m$ являются решениями функционального уравнения

$$\mathbf{f}(\mu(\mathbf{x}, \mathbf{y})\mathbf{x} + (1 - \mu(\mathbf{x}, \mathbf{y}))\mathbf{y}) = \mu(\mathbf{x}, \mathbf{y})\mathbf{f}(\mathbf{x}) + (1 - \mu(\mathbf{x}, \mathbf{y}))\mathbf{f}(\mathbf{y})$$

при любой функции $\mu(\mathbf{x}, \mathbf{y}) : (R^n)^2 \rightarrow \mathbb{R}$ (один из мультиаргументов может входить фиктивно).

Причём эти решения будут единственными в классе непрерывных отображений $\mathbf{f} = (f_1, \dots, f_m) : Q \rightarrow \mathbb{R}^m$, определённых на замкнутом, с непустой внутренностью, выпуклом множестве Q , если

$$\forall \mathbf{x}, \mathbf{y} \in Q \quad 0 < \mu(\mathbf{x}, \mathbf{y}) < 1.$$

Замечание 3. В [5, предл. 3, с. 215] теорема 2 доказывается сначала для функций двух переменных, а затем в случае функций нескольких переменных сводится к уравнению Коши. Мы же, наоборот, уравнение Коши свведём к уравнению Иенсена, что позволит нам получить решение сразу для функций от любого числа переменных.

Теорема 4. Единственными решениями аддитивного уравнения Коши

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

в классе непрерывных отображений $\mathbf{f} = (f_1, \dots, f_m)$, определённых на замкнутом выпуклом конусе Q с вершиной в $\mathbf{0}$, являются аффинные отображения (возможно вырожденные):

$$\mathbf{f}(\mathbf{x}) = \mathbf{x}B \quad (12)$$

при любых матрицах $B \in \mathbb{R}^{nm}$.

Доказательство. Сведём уравнение Коши \mathbf{K}_I к уравнению Иенсена \mathbf{J} .

Полагая в \mathbf{K}_I $\mathbf{x} = \mathbf{y}$, получим в качестве следствий:

$$\mathbf{f}(2\mathbf{x}) = 2\mathbf{f}(\mathbf{x}) \Rightarrow \mathbf{f}(\mathbf{x}) = \frac{1}{2}\mathbf{f}(2\mathbf{x}) \quad \left| \mathbf{x} \rightarrow \frac{\mathbf{x}}{2} \right| \Rightarrow f\left(\frac{\mathbf{x}}{2}\right) = \frac{1}{2}\mathbf{f}(\mathbf{x}).$$

Заменяя \mathbf{x} на \mathbf{y} , будем иметь:

$$\mathbf{f}\left(\frac{\mathbf{y}}{2}\right) = \frac{1}{2}\mathbf{f}(\mathbf{y}).$$

Сложим эти два равенства:

$$\mathbf{f}\left(\frac{\mathbf{x}}{2}\right) + \mathbf{f}\left(\frac{\mathbf{y}}{2}\right) = \frac{1}{2}\mathbf{f}(\mathbf{x}) + \frac{1}{2}\mathbf{f}(\mathbf{y}). \quad (13)$$

С другой стороны, делая в \mathbf{K}_I замену: $\mathbf{x} \rightarrow \frac{\mathbf{x}}{2}$, $\mathbf{y} \rightarrow \frac{\mathbf{y}}{2}$, получим:

$$\mathbf{f}\left(\frac{\mathbf{x}}{2} + \frac{\mathbf{y}}{2}\right) = \mathbf{f}\left(\frac{\mathbf{x}}{2}\right) + \mathbf{f}\left(\frac{\mathbf{y}}{2}\right). \quad (14)$$

Из (13), (14) вытекает уравнение Иенсена \mathbf{J} для $\lambda = \frac{1}{2}$:

$$\mathbf{f}\left(\frac{\mathbf{x} + \mathbf{y}}{2}\right) = \frac{\mathbf{f}(\mathbf{x}) + \mathbf{f}(\mathbf{y})}{2},$$

решением которого является аффинное отображение (11). Заметим, что в результате подстановок, приведших к уравнению Иенсена, мы получили более широкий класс решений. Подстановка функций (11) в уравнение Коши даёт:

$$(\mathbf{x} + \mathbf{y})\mathbf{B} + \mathbf{b} = \mathbf{x}\mathbf{B} + \mathbf{b} + \mathbf{y}\mathbf{B} + \mathbf{b} \Rightarrow \mathbf{b} = \mathbf{0},$$

и формулы (11) принимают вид (12).

Применённые подстановки, представляющие собой гомотетию с центром в начале координат и коэффициентом $\frac{1}{2}$, допустимы, поскольку отображают выпуклый конус Q в себя. На самом деле, указанные гомотетии любое выпуклое множество, содержащее $\mathbf{0}$, отображают в себя, однако только конус с вершиной в $\mathbf{0}$ замкнут относительно операции сложения точек. \square

Следствие 2. Единственными решениями уравнения

$$\mathbf{f}(\mathbf{x} - \mathbf{y}) = \mathbf{f}(\mathbf{x}) - \mathbf{f}(\mathbf{y}) \quad (15)$$

в классе непрерывных отображений $\mathbf{f} = (f_1, \dots, f_m) : \mathbb{R}^n \rightarrow \mathbb{R}^m$ являются аффинные отображения (12) (возможно вырожденные):

$$\mathbf{f}(\mathbf{x}) = \mathbf{x}\mathbf{B}$$

при любых матрицах $\mathbf{B} \in \mathbb{R}^{nm}$.

Доказательство. Перепишем уравнение (15) в виде:

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

Полагая $\mathbf{u} = \mathbf{x} - \mathbf{y}$, придём к уравнению Коши:

$$\mathbf{f}(\mathbf{u}) + \mathbf{f}(\mathbf{y}) = \mathbf{f}(\mathbf{u} + \mathbf{y}),$$

решением которого согласно теореме 4 является отображение (12). \square

Теорема 5. Единственными решениями экспоненциального уравнения Коши

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

в классе непрерывных функций, определённых в \mathbb{R}^n являются постоянная функция $f \equiv 0$ и функции вида

$$f(\mathbf{x}) = a^{\mathbf{x} * \mathbf{b}} = a^{b_1 x_1 + b_2 x_2 + \dots + b_n x_n} \quad (16)$$

при любых действительных числах b_1, \dots, b_n и $a > 0, a \neq 1$.

Доказательство. Данное утверждение вместе с доказательством приводится в [5, с. 45]. Здесь мы не оригинальны, используем те же идеи и доказательство приводим для полноты освещения темы. Если $f(\mathbf{x}_0) = 0$ для некоторого \mathbf{x}_0 , то для всех \mathbf{x} справедливо:

$$f(\mathbf{x} + \mathbf{x}_0) = f(\mathbf{x})f(\mathbf{x}_0) = f(\mathbf{x}) \cdot 0 = 0,$$

а, значит, для всякого $\mathbf{x} = \mathbf{y} - \mathbf{x}_0$ выполняется $f(\mathbf{y}) \equiv 0$ и функция $f \equiv 0$ удовлетворяет уравнению \mathbf{K}_{II} . (Именно потому, что выпуклый конус, за исключением всего пространства, не замкнут относительно разности точек, приходится рассматривать функции, определённые на \mathbb{R}^n .) Все остальные решения уравнения \mathbf{K}_{II} не обращаются в 0 ни в одной точке множества \mathbb{R}^n . В силу непрерывности функции f на линейно связном пространстве, каковым является \mathbb{R}^n , она знакопостоянна и, как видно из уравнения \mathbf{K}_{II} , не отрицательна. Поэтому равенство \mathbf{K}_{II} можно прологарифмировать:

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

Здесь a – произвольное действительное число такое, что $a > 0, a \neq 1$. Сделаем замену: $g(\mathbf{x}) = \log_a f(\mathbf{x})$. Данная функция также непрерывна. Тогда последнее уравнение примет вид уравнения Коши \mathbf{K}_I :

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

По теореме 4

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

Следовательно, функция f задаётся формулой (16).

Проверим, что данные функции действительно являются решениями уравнения \mathbf{K}_{II} . Подставим их в \mathbf{K}_{II} .

$$f(\mathbf{x} + \mathbf{y}) = a^{(\mathbf{x} + \mathbf{y}) * \mathbf{b}} = a^{\mathbf{x} * \mathbf{b} + \mathbf{y} * \mathbf{b}} = a^{\mathbf{x} * \mathbf{b}} \cdot a^{\mathbf{y} * \mathbf{b}} = f(\mathbf{x}) \cdot f(\mathbf{y}).$$

Получили тождество. □

Замечание 4. В качестве основания степени a в (16) можно взять любое наперёд заданное число c . Имеется ввиду, что вид решения будет тот же, но с другими коэффициентами $b_i, i = 1, \dots, n$. Действительно, формула (16) может быть переписана в виде

$$\begin{aligned} f(x_1, x_2, \dots, x_n) &= c^{\log_c a^{b_1 x_1 + b_2 x_2 + \dots + b_n x_n}} = c^{(b_1 x_1 + b_2 x_2 + \dots + b_n x_n) \log_c a} = \\ &= c^{(b_1 \log_c a) x_1 + (b_2 \log_c a) x_2 + \dots + (b_n \log_c a) x_n} = c^{\tilde{b}_1 x_1 + \tilde{b}_2 x_2 + \dots + \tilde{b}_n x_n}, \end{aligned}$$

где $\tilde{b}_i = b_i \log_c a$.

Следствие 3. Решениями функционального уравнения

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

в классе непрерывных отображений $\mathbf{f} = (f_1, \dots, f_m) : \mathbb{R}^n \rightarrow \mathbb{R}^m$ являются отображения

$$\mathbf{f}(\mathbf{x}) = a^{\mathbf{x} B} = (a^{b_{11} x_1 + b_{21} x_2 + \dots + b_{n1} x_n}, \dots, a^{b_{1m} x_1 + b_{2m} x_2 + \dots + b_{nm} x_n}) \quad (17)$$

при всякой матрице $B \in \mathbb{R}^{nm}$, а также получающиеся из них заменой некоторых координатных функций нулями.

Доказательство. Уравнение \mathbf{K}'_{II} распадается в систему уравнений \mathbf{K}_{II} относительно неизвестных координатных функций f_i отображения \mathbf{f} . По теореме 5 её решениями являются функции вида (16) и постоянные, равные нулю. \square

Теорема 6. Единственным решением функционального уравнения Коши

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

в классе отображений, определённых на \mathbb{R}^n или $\bar{\mathbb{R}}_+^n$, является постоянное: $\mathbf{f} \equiv \mathbf{0}$, а в классе непрерывных отображений, определённых на множестве \mathbb{R}_+^n , единственными решениями являются отображения вида

$$\mathbf{f}(\mathbf{x}) = (\log_a \mathbf{x})B \quad (18)$$

для произвольной матрицы $B \in \mathbb{R}^{nm}$.

Доказательство. Здесь $\mathbf{x} \cdot \mathbf{y}$ определено формулой (4), а $\log_a \mathbf{x}$ – формулой (1). В [5] утверждение приводится для класса функций одной переменной.

Подставляя $\mathbf{x} = \mathbf{y} = \mathbf{0}$ в K_{III} , получим:

$$\mathbf{f}(\mathbf{0}) = 2\mathbf{f}(\mathbf{0}) \Rightarrow \mathbf{f}(\mathbf{0}) = \mathbf{0}.$$

Тогда для всех \mathbf{x} справедливо:

$$\mathbf{f}(\mathbf{x} \cdot \mathbf{0}) = \mathbf{f}(\mathbf{x}) + \mathbf{f}(\mathbf{0}) \Rightarrow \mathbf{0} = \mathbf{f}(\mathbf{x}) + \mathbf{0} \Rightarrow \mathbf{f}(\mathbf{x}) = \mathbf{0}.$$

Значит $\mathbf{f} \equiv \mathbf{0}$. Заметим, что \mathbb{R}^n и $\bar{\mathbb{R}}_+^n$ содержат $\mathbf{0}$ и замкнуты относительно операции $\mathbf{x} \cdot \mathbf{y}$.

Рассмотрим теперь случай непрерывных решений уравнения, определённых на \mathbb{R}_+^n . Множество \mathbb{R}_+^n замкнуто относительно операции $\mathbf{x} \cdot \mathbf{y}$ и не содержит $\mathbf{0}$. Сделаем замену $\mathbf{x} = a^{\tilde{\mathbf{x}}}$. Тогда уравнение K_{III} примет вид:

$$\mathbf{f}(a^{\tilde{\mathbf{x}}} \cdot a^{\tilde{\mathbf{y}}}) = \mathbf{f}(a^{\tilde{\mathbf{x}}}) + \mathbf{f}(a^{\tilde{\mathbf{y}}})$$

или

$$\mathbf{f}(a^{\tilde{\mathbf{x}}+\tilde{\mathbf{y}}}) = \mathbf{f}(a^{\tilde{\mathbf{x}}}) + \mathbf{f}(a^{\tilde{\mathbf{y}}}).$$

Обозначим:

$$\mathbf{g}(\tilde{\mathbf{x}}) = \mathbf{f}(a^{\tilde{\mathbf{x}}}).$$

Отображение $\mathbf{g}(\mathbf{x})$ непрерывно, определено на \mathbb{R}^n и удовлетворяет уравнению Коши вида \mathbf{K}_I :

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

По теореме 4 его решениями являются отображения

$$\mathbf{g}(\tilde{\mathbf{x}}) = \tilde{\mathbf{x}}B,$$

где $B \in \mathbb{R}^{nm}$ – произвольная матрица. Тогда

$$\mathbf{f}(a^{\tilde{\mathbf{x}}}) = \tilde{\mathbf{x}}B.$$

Подстановка $\tilde{\mathbf{x}} = \log_a \mathbf{x}$ приводит к формуле

$$\mathbf{f}(\mathbf{x}) = (\log_a \mathbf{x})B.$$

Проверим, что данные функции действительно являются решениями уравнения \mathbf{K}_{III} . Подставим их в \mathbf{K}_{III} .

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

Получили тождество. \square

Теорема 7. Единственными решениями степенного уравнения Коши

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

в классе непрерывных функций, определённых на \mathbb{R}_+^n являются:

$$f(\mathbf{x}) = x_1^{b_1} x_2^{b_2} \dots x_n^{b_n} \quad \text{и} \quad f(\mathbf{x}) \equiv 0. \quad (19)$$

Доказательство. Здесь $\mathbf{x} \cdot \mathbf{y}$ определено формулой (4). В [5] утверждение приводится для класса функций одной переменной.

Допустима подстановка: $\mathbf{x} = a^{\tilde{\mathbf{x}}} : \mathbb{R}^n \rightarrow \mathbb{R}_+^n$. При этом уравнение \mathbf{K}_{IV} примет вид:

$$f(a^{\tilde{\mathbf{x}}} \cdot a^{\tilde{\mathbf{y}}}) = f(a^{\tilde{\mathbf{x}}}) \cdot f(a^{\tilde{\mathbf{y}}}),$$

или

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

Введём в рассмотрение новую функцию

$$g(\tilde{\mathbf{x}}) = f(a^{\tilde{\mathbf{x}}}).$$

Она определена и непрерывна на \mathbb{R}^n и удовлетворяет уравнению Коши \mathbf{K}_{II} :

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

По теореме 5 и замечанию 4 решениями этого уравнения являются функции

$$g(\tilde{\mathbf{x}}) = a^{\tilde{\mathbf{x}} \cdot \mathbf{b}} = a^{b_1 \tilde{x}_1 + b_2 \tilde{x}_2 + \dots + b_n \tilde{x}_n}$$

или $g \equiv 0$. Тогда

$$f(a^{\tilde{\mathbf{x}}}) = a^{\tilde{\mathbf{x}} \cdot \mathbf{b}} \quad \text{или} \quad f(a^{\tilde{\mathbf{x}}}) \equiv 0.$$

Подставляя в последние равенства $\tilde{\mathbf{x}} = \log_a \mathbf{x}$, получим:

$$f(\mathbf{x}) = a^{(\log_a \mathbf{x}) \cdot \mathbf{b}} = a^{b_1 \log_a x_1 + b_2 \log_a x_2 + \dots + b_n \log_a x_n} = x_1^{b_1} x_2^{b_2} \dots x_n^{b_n}, \quad f(\mathbf{x}) \equiv 0.$$

Подстановкой полученных функций в уравнение \mathbf{K}_{IV} , убеждаемся, что они являются его решениями:

$$f(\mathbf{x} \cdot \mathbf{y}) = (x_1 y_1)^{b_1} (x_2 y_2)^{b_2} \dots (x_n y_n)^{b_n} = (x_1^{b_1} x_2^{b_2} \dots x_n^{b_n}) \cdot (y_1^{b_1} y_2^{b_2} \dots y_n^{b_n}) = f(\mathbf{x}) \cdot f(\mathbf{y}).$$

□

Следствие 4. Единственными решениями функционального уравнения

$$f\left(\frac{\mathbf{x}}{\mathbf{y}}\right) = \frac{f(\mathbf{x})}{f(\mathbf{y})} \quad (20)$$

в классе непрерывных функций, определённых на \mathbb{R}_+^n , являются функции:

$$f(\mathbf{x}) = x_1^{b_1} x_2^{b_2} \dots x_n^{b_n} \quad (21)$$

Доказательство. Уравнение (20) перепишем в виде:

$$f\left(\frac{\mathbf{x}}{\mathbf{y}}\right) \cdot f(\mathbf{y}) = f\left(\frac{\mathbf{x}}{\mathbf{y}} \cdot \mathbf{y}\right).$$

Полагая $\mathbf{u} = \frac{\mathbf{x}}{\mathbf{y}}$, придём к уравнению Коши \mathbf{K}_{IV} , решениями которого по теореме 7

являются функции (21). Так как функция $f \equiv 0$ не входит в область задания функционального уравнения (20), то единственными решениями являются функции (21). □

Следствие 5. Единственными решениями функционального уравнения Коши

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

в классе непрерывных отображений, определённых на \mathbb{R}_+^n , являются:

$$f(\mathbf{x}) = a^{(\log_a \mathbf{x})^B} = (x_1^{b_{11}} x_2^{b_{21}} \dots x_n^{b_{n1}}, \dots, x_1^{b_{1m}} x_2^{b_{2m}} \dots x_n^{b_{nm}}) \quad (22)$$

где $B = (b_{ij}) \in \mathbb{R}^{nm}$, или полученные из них заменой некоторых координатных функций нулями.

А единственными решениями функционального уравнения

$$f\left(\frac{\mathbf{x}}{\mathbf{y}}\right) = \frac{f(\mathbf{x})}{f(\mathbf{y})} \quad (23)$$

в классе непрерывных отображений, определённых на \mathbb{R}_+^n , являются отображения (22).

4. Функциональное уравнение Лобачевского и другие

В [5, с. 105] уравнение Лобачевского приводится в качестве упражнения и рассматривается только на множестве непрерывных функций одного аргумента. Мы же докажем его в общем виде для отображений, сведя к уравнению Иенсена **J**.

Теорема 8. Единственными решениями функционального уравнения Лобачевского

$$\mathbf{L}. \quad f(\mathbf{x} + \mathbf{y}) \cdot f(\mathbf{x} - \mathbf{y}) = f(\mathbf{x})^2$$

в классе функций, определённых и непрерывных на \mathbb{R}^n , являются постоянная функция $f \equiv 0$ и

$$f(\mathbf{x}) = \pm a^{\mathbf{x} * \mathbf{b} + b_0} = \pm a^{b_1 x_1 + b_2 x_2 + \dots + b_n x_n + b_0} \quad (24)$$

при любых действительных числах b_0, b_1, \dots, b_n и $a > 0, a \neq 1$.

Доказательство. Если $f(\mathbf{z}) = 0$ в некоторой точке \mathbf{z} , то подставляя $\mathbf{x} = \mathbf{z}$ в **L**, получим:

$$f(\mathbf{z} + \mathbf{y}) \cdot f(\mathbf{z} - \mathbf{y}) = f(\mathbf{z})^2 = 0 \Rightarrow f(\mathbf{z} + \mathbf{y}) = 0 \text{ или } f(\mathbf{z} - \mathbf{y}) = 0$$

для всех \mathbf{y} . После подстановок

$$\mathbf{y} \rightarrow \mathbf{x} - \mathbf{z} \text{ в } f(\mathbf{z} + \mathbf{y}) = 0, \quad \mathbf{y} \rightarrow \mathbf{z} - \mathbf{x} \text{ в } f(\mathbf{z} - \mathbf{y}) = 0,$$

где \mathbf{x} – произвольное, получим $f \equiv 0$. Очевидно, эта функция является решением уравнения **L**. Значит все остальные решения не обращаются в ноль ни в одной точке. Так как функция f непрерывна и определена на связном множестве \mathbb{R}^n , то она знакопостоянна. Из формул **L** следует:

$$|f(\mathbf{x} + \mathbf{y})| \cdot |f(\mathbf{x} - \mathbf{y})| = |f(\mathbf{x})|^2.$$

Прологарифмируем это равенство по основанию a при условии, что $a > 0, a \neq 1$.

$$\log_a |f(\mathbf{x} + \mathbf{y})| + \log_a |f(\mathbf{x} - \mathbf{y})| = 2 \log_a |f(\mathbf{x})|. \quad (25)$$

Введём в рассмотрение новую функцию $g(\mathbf{x}) = \log_a |f(\mathbf{x})|$. Тогда равенство (25) переписется в виде:

$$g(\mathbf{x} + \mathbf{y}) + g(\mathbf{x} - \mathbf{y}) = 2g(\mathbf{x})$$

или

$$\frac{g(\mathbf{x} + \mathbf{y}) + g(\mathbf{x} - \mathbf{y})}{2} = g\left(\frac{(\mathbf{x} + \mathbf{y}) + (\mathbf{x} - \mathbf{y})}{2}\right).$$

Введём новые переменные: $\mathbf{x} + \mathbf{y} = \mathbf{u}$, $\mathbf{x} - \mathbf{y} = \mathbf{v}$. Получим уравнение Иенсена:

$$\frac{g(\mathbf{u}) + g(\mathbf{v})}{2} = g\left(\frac{\mathbf{u} + \mathbf{v}}{2}\right).$$

Согласно теореме 2 его решениями являются функции:

$$g(\mathbf{x}) = \log_a |f(\mathbf{x})| = \mathbf{x} * \mathbf{b} + b_0 = b_1 x_1 + b_2 x_2 + \dots + b_n x_n + b_0$$

при любых действительных числах b_0, b_1, \dots, b_n и $a > 0, a \neq 1$. Выражая из последнего равенства $f(\mathbf{x})$, придём к (24). Подстановкой в уравнение **L**, убеждаемся, что функции (24) являются его решениями:

$$\begin{aligned} f(\mathbf{x} + \mathbf{y}) \cdot f(\mathbf{x} - \mathbf{y}) &= (\pm a^{(\mathbf{x} + \mathbf{y}) * \mathbf{b} + b_0}) (\pm a^{(\mathbf{x} - \mathbf{y}) * \mathbf{b} + b_0}) = a^{(\mathbf{x} + \mathbf{y}) * \mathbf{b} + b_0 + (\mathbf{x} - \mathbf{y}) * \mathbf{b} + b_0} = \\ &= a^{2(\mathbf{x} * \mathbf{b} + b_0)} = (\pm a^{\mathbf{x} * \mathbf{b} + b_0})^2 = f(\mathbf{x})^2 \end{aligned}$$

или в привычной записи:

$$\begin{aligned} f(\mathbf{x} + \mathbf{y}) \cdot f(\mathbf{x} - \mathbf{y}) &= (\pm a^{b_1(x_1 + y_1) + \dots + b_n(x_n + y_n) + b_0}) \cdot (\pm a^{b_1(x_1 - y_1) + \dots + b_n(x_n - y_n) + b_0}) = \\ &= a^{2(b_1 x_1 + \dots + b_n x_n + b_0)} = (\pm a^{b_1 x_1 + \dots + b_n x_n + b_0})^2 = f(\mathbf{x})^2. \end{aligned}$$

Для решения (24) справедливо замечание 4. □

Следствие 6. Единственными решениями уравнения Лобачевского

$$\mathcal{J}. \quad f(\mathbf{x} + \mathbf{y}) \cdot f(\mathbf{x} - \mathbf{y}) = f(\mathbf{x})^2$$

в классе непрерывных отображений, определённых на \mathbb{R}^n , являются отображения

$$f(\mathbf{x}) = \pm a^{\mathbf{x}B + b}$$

при любых матрицах $B \in \mathbb{R}^{nm}$ и векторах $\mathbf{b} \in \mathbb{R}^m$, или полученные из них заменой некоторых координатных функций на нули.

Также в [5, с. 105] в качестве упражнения предлагается решить уравнение

$$f(x + y - xy) + f(xy) = f(x) + f(y)$$

на множестве функций одной переменной. Мы решим его в классе непрерывных отображений от нескольких переменных.

Теорема 9. Аффинные отображения (13):

$$f(\mathbf{x}) = \mathbf{x}B + \mathbf{b}$$

являются решениями функционального уравнения

$$f(\mathbf{x} + \mathbf{y} - \mathbf{x}\mathbf{y}) + f(\mathbf{x}\mathbf{y}) = f(\mathbf{x}) + f(\mathbf{y}) \tag{26}$$

в классе отображений $f: \mathbb{R}^n \rightarrow \mathbb{R}^m$.

Доказательство. Полагаем в (26) $\mathbf{y} = \mathbf{x}$. Тогда (26) примет вид:

$$\mathbf{f}(2\mathbf{x} - \mathbf{x}^2) + \mathbf{f}(\mathbf{x}^2) = 2\mathbf{f}(\mathbf{x}),$$

откуда следует:

$$\mathbf{f}(\mathbf{x}) = \frac{\mathbf{f}(2\mathbf{x} - \mathbf{x}^2) + \mathbf{f}(\mathbf{x}^2)}{2} \Rightarrow \mathbf{f}\left(\frac{(2\mathbf{x} - \mathbf{x}^2) + \mathbf{x}^2}{2}\right) = \frac{\mathbf{f}(2\mathbf{x} - \mathbf{x}^2) + \mathbf{f}(\mathbf{x}^2)}{2}.$$

Обозначим $\mathbf{u} = 2\mathbf{x} - \mathbf{x}^2$, $\mathbf{v} = \mathbf{x}^2$. Тогда последнее равенство превращается в уравнение Иенсена при $\lambda = \frac{1}{2}$:

$$\mathbf{f}\left(\frac{\mathbf{u} + \mathbf{v}}{2}\right) = \frac{\mathbf{f}(\mathbf{u}) + \mathbf{f}(\mathbf{v})}{2},$$

решениями которого являются аффинные отображения: $\mathbf{f}(\mathbf{x}) = \mathbf{x}B + \mathbf{b}$. Проверим, что оно действительно удовлетворяет уравнению (26):

$$\begin{aligned} \mathbf{f}(\mathbf{x} + \mathbf{y} - \mathbf{xy}) + \mathbf{f}(\mathbf{xy}) &= (\mathbf{x} + \mathbf{y} - \mathbf{xy})B + \mathbf{b} + \mathbf{xy}B + \mathbf{b} = \\ &= \mathbf{x}B + \mathbf{y}B - \mathbf{xy}B + \mathbf{b} + \mathbf{xy}B + \mathbf{b} = (\mathbf{x}B + \mathbf{b}) + (\mathbf{y}B + \mathbf{b}) = \mathbf{f}(\mathbf{x}) + \mathbf{f}(\mathbf{y}). \end{aligned}$$

Заметим, что первая подстановка приводит к расширению класса решений, а вторая, наоборот, к сужению класса решений. Поэтому мы затрудняемся утверждать, что полученные решения единственны. \square

5. Функциональные уравнения с многими переменными

Стоит подчеркнуть, что функциональные уравнения с многими переменными это не то же самое, что функциональные уравнения от функций многих переменных. Так, рассмотренные ранее уравнения Иенсена, Коши, Лобачевского содержали 2 мультипеременные, а неизвестные функции могли быть от любого числа переменных, в частности, от одной.

Для $\mathbf{x}^{(k)} = (x_{1(k)}, x_{2(k)}, \dots, x_{n(k)}) \in \mathbb{A}^n$ (или \mathbb{A}_+^n), $k = 1, \dots, m$ обозначим:

$$\sum \mathbf{x}^{(k)} = \left(\sum x_{1(k)}, \dots, \sum x_{n(k)} \right),$$

$$\prod \mathbf{x}^{(k)} = \left(\prod x_{1(k)}, \dots, \prod x_{n(k)} \right),$$

где суммирование и произведения производятся по $k = 1, \dots, m$.

Теорема 10. *Единственными решениями функциональных уравнений*

$$J_m. \quad f\left(\sum \lambda_k \mathbf{x}^{(k)}\right) = \sum \lambda_k f(\mathbf{x}^{(k)}), \quad 0 < \lambda_k < 1, \quad \sum \lambda_k = 1;$$

$$I_m. \quad f\left(\sum \mathbf{x}^{(k)}\right) = \sum f(\mathbf{x}^{(k)});$$

$$II_m. \quad f\left(\sum \mathbf{x}^{(k)}\right) = \prod f(\mathbf{x}^{(k)});$$

$$III_m. \quad f\left(\prod \mathbf{x}^{(k)}\right) = \sum f(\mathbf{x}^{(k)});$$

$$IV_m. \quad f\left(\prod \mathbf{x}^{(k)}\right) = \prod f(\mathbf{x}^{(k)})$$

в классе функций, определённых и непрерывных на \mathbb{R}^n (или \mathbb{R}_+^n), являются те же функции, что являются решениями уравнений для случая $m = 2$ соответствующих уравнений J , $K_I - K_{IV}$.

Доказательство. Доказательства – методом математической индукцией по m . Докажем для \mathbf{J}_m . Для $m = 2$ утверждение составляет содержание теоремы 2. Пусть функция $f(\mathbf{x})$, определённая формулой (11), является решением уравнений \mathbf{J}_s при натуральных $2 \leq s < m$. Тогда для всех \mathbf{x}, \mathbf{y} в силу теоремы 2 выполнено тождество:

$$f(\mu\mathbf{x} + \lambda_m\mathbf{y}) \equiv \mu f(\mathbf{x}) + \lambda_m f(\mathbf{y}).$$

(Здесь за μ обозначена сумма $\sum_{k=1}^{m-1} \lambda_k$. Заметим, что $\lambda_m = 1 - \mu$.) В частности, оно будет выполнено для

$$\mathbf{x} = \mu^{-1} \sum_{k=1}^{m-1} \lambda_k \mathbf{x}_{(k)} \quad \text{и} \quad \mathbf{y} = \mathbf{x}_{(m)} :$$

$$f\left(\mu\left(\mu^{-1} \sum_{k=1}^{m-1} \lambda_k \mathbf{x}_{(k)}\right) + \lambda_m \mathbf{x}_{(m)}\right) \equiv \mu f\left(\sum_{k=1}^{m-1} \mu^{-1} \lambda_k \mathbf{x}_{(k)}\right) + \lambda_m f(\mathbf{x}_{(m)}). \quad (27)$$

В силу индукционного предположения та же функция $f(\mathbf{x})$ является решением уравнения \mathbf{J}_{m-1} . Поэтому, так как $\sum_{k=1}^{m-1} (\mu^{-1} \lambda_k) = 1$, то справедливо тождество:

$$f\left(\sum_{k=1}^{m-1} \mu^{-1} \lambda_k \mathbf{x}_{(k)}\right) \equiv \sum_{k=1}^{m-1} \mu^{-1} \lambda_k f(\mathbf{x}_{(k)}),$$

и тождество (27) можно продолжить так:

$$\equiv \mu\left(\mu^{-1} \sum_{k=1}^{m-1} \lambda_k f(\mathbf{x}_{(k)})\right) + \lambda_m f(\mathbf{x}_{(m)}) \equiv \sum_{k=1}^{m-1} \lambda_k f(\mathbf{x}_{(k)}) + \lambda_m f(\mathbf{x}_{(m)}) \equiv \sum_{k=1}^m \lambda_k f(\mathbf{x}_{(k)}).$$

Осталось заметить, что левая часть формулы (27) есть $f\left(\sum_{k=1}^m \lambda_k \mathbf{x}_{(k)}\right)$. Таким образом, имеем тождество:

$$f\left(\sum_{k=1}^m \lambda_k \mathbf{x}_{(k)}\right) \equiv \sum_{k=1}^m \lambda_k f(\mathbf{x}_{(k)}),$$

которое означает, что функция $f(\mathbf{x})$, определённая формулой (11), является решением уравнения \mathbf{J}_m . Аналогично доказываются и остальные утверждения. \square

Список литературы

1. Detlef Gronaw. Translation equation and sincov's equation - a historical remark // Proceedings and surveys. — 2014. — Vol. 46. — P. 43–46.
2. Moszner. L' e'quation de translation et l' e'quation de Sincov du type de Pexider // The Thirty-fifth International Symposium on Functional Equations, September 7-14, 1997. — Gras-Mariatrost, Austria : Aequationes, 1997.
3. Polianin A.D., Zhurov A.I. Solutions of Functionals Eqiations by Argument Elimination Method. — 11 January, 2005. — URL: <http://eqworld.ipmnet.ru>.
4. Polikanova I.V. Functional equations of Cauchy, Jensen, Lobachev-sky in functions of several variables // Международная конференция по геометрическому анализу, посвящённая памяти академика Ю.Г. Решетняка, 23-29 октября 2022 г.: Тез. докл. / Под ред. С.Г. Басалаева ; Новосиб. гос. ун-т. — Новосибирск : ИПЦ НГУ, 2022. — 138 с.

5. Ацель Я., Домбр Ж. Функциональные уравнения с несколькими переменными. — М. : ФИЗМАТЛИТ, 2003. — 432 с.
6. Reem D. The Cauchy functional equations as an initial value problem // ArXiv:1002.3721v1[math.CA]. — 19Feb 2010.
7. Ацель Я. Некоторые общие методы в теории функциональных уравнений одной переменной. Новые применения функциональных уравнений // Успехи мат. наук. — 1956. — № 11:3(69). — С. 3–68.
8. Андреев А.А., Кузьмин Ю.Н., Савин А.Н., Саушкин И.Н. Функциональные уравнения. — Самара : В мире науки, 1999. — 225 с.
9. Андреев А.А., Кузьмин Ю.Н., Савин А.Н. Функциональные уравнения: Учебное издание. Серия А: Математика – вып. 3. — Самара : Пифагор, 1997. — 45 с.
10. Лихтарников Л.М. Элементарное введение в функциональные уравнения. — СПб. : Лань, 1997. — 160 с.