

Определение 1.

Если алгебраическая система определена не на одном множестве A , а на нескольких A_1, \dots, A_n , т.е. носитель алгебры состоит более чем из одного множества, то такая алгебраическая система $\mathfrak{A} = \langle A_1, \dots, A_n; \Omega \rangle$ называется многосортной (п-сортной)^a, где Ω — сигнатура алгебры \mathfrak{A} (множество основных операций алгебры \mathfrak{A}).

^aИногда говорят многоосновной или гетерогенной.

Определение 1.

Если алгебраическая система определена не на одном множестве A , а на нескольких A_1, \dots, A_n , т.е. носитель алгебры состоит более чем из одного множества, то такая алгебраическая система $\mathfrak{A} = \langle A_1, \dots, A_n; \Omega \rangle$ называется многосортной (п-сортной)^a, где Ω — сигнатура алгебры \mathfrak{A} (множество основных операций алгебры \mathfrak{A}).

^aИногда говорят многоосновной или гетерогенной.

Определение 2.

Если в алгебре \mathfrak{A} определены частичные операции $f_i^{(\tau)} \in \Omega$, действующие не на всём множестве, то такие алгебры называются частичными.

Например, если определён класс 3-х сорных алгебр $\langle \mathfrak{M}, \mathfrak{N}, B; f, g \rangle$ с операциями $f : \mathfrak{M} \times \mathfrak{N} \rightarrow B$, $g : B^{mn-1} \rightarrow B$, то естественным образом определён и их гомоморфизм.

Например, если определён класс 3-х сорных алгебр $\langle \mathfrak{M}, \mathfrak{N}, B; f, g \rangle$ с операциями $f : \mathfrak{M} \times \mathfrak{N} \rightarrow B$, $g : B^{mn-1} \rightarrow B$, то естественным образом определён и их гомоморфизм.

Определение 7.

Тройка отображений

$$\chi : \mathfrak{M} \rightarrow \mathfrak{M}', \quad \lambda : \mathfrak{N} \rightarrow \mathfrak{N}', \quad \psi : B \rightarrow B'$$

задаёт гомоморфизм трёхсортной алгебры $\langle \mathfrak{M}, \mathfrak{N}, B; f, g \rangle$ в алгебру $\langle \mathfrak{M}', \mathfrak{N}', B'; f', g' \rangle$, если диаграммы

$$\begin{array}{ccc} \mathfrak{M} \times \mathfrak{N} & \xrightarrow{f} & B \\ \downarrow \chi \times \lambda & & \downarrow \psi \\ \mathfrak{M}' \times \mathfrak{N}' & \xrightarrow{f'} & B' \end{array} \quad \text{и}$$

Например, если определён класс 3-х сорных алгебр $\langle \mathfrak{M}, \mathfrak{N}, B; f, g \rangle$ с операциями $f : \mathfrak{M} \times \mathfrak{N} \rightarrow B$, $g : B^{mn-1} \rightarrow B$, то естественным образом определён и их гомоморфизм.

Определение 7.

Тройка отображений

$$\chi : \mathfrak{M} \rightarrow \mathfrak{M}', \quad \lambda : \mathfrak{N} \rightarrow \mathfrak{N}', \quad \psi : B \rightarrow B'$$

задаёт гомоморфизм трёхсортной алгебры $\langle \mathfrak{M}, \mathfrak{N}, B; f, g \rangle$ в алгебру $\langle \mathfrak{M}', \mathfrak{N}', B'; f', g' \rangle$, если диаграммы

$$\begin{array}{ccc}
 \mathfrak{M} \times \mathfrak{N} & \xrightarrow{f} & B \\
 \downarrow \chi \times \lambda & & \downarrow \psi \\
 \mathfrak{M}' \times \mathfrak{N}' & \xrightarrow{f'} & B'
 \end{array}
 \quad \text{и} \quad
 \begin{array}{ccc}
 B^{mn-1} & \xrightarrow{g} & B \\
 \downarrow \psi^{mn-1} & & \downarrow \psi \\
 B'^{mn-1} & \xrightarrow{g'} & B'
 \end{array}$$

коммутативны.

Определение ФС ранга (2,2)

ФС ранга (2,2) это трёхсортная алгебра $\langle \mathfrak{M}, \mathfrak{N}, B; f, g \rangle$ с операциями, $f : \mathfrak{M} \times \mathfrak{N} \rightarrow B$, $g : B^3 \rightarrow B$

a) $\forall i, j \in \mathfrak{M}, \alpha, \beta \in \mathfrak{N}$ справедливо

$$f(i, \alpha) = g(f(i, \beta), f(j, \alpha), f(j, \beta));$$

Определение ФС ранга (2,2)

ФС ранга (2,2) это трёхсортная алгебра $\langle \mathfrak{M}, \mathfrak{N}, B; f, g \rangle$ с операциями, $f : \mathfrak{M} \times \mathfrak{N} \rightarrow B$, $g : B^3 \rightarrow B$

a) $\forall i, j \in \mathfrak{M}, \alpha, \beta \in \mathfrak{N}$ справедливо

$$f(i, \alpha) = g(f(i, \beta), f(j, \alpha), f(j, \beta));$$

b) $\forall \alpha \in \mathfrak{N}, a \in B, \exists! i \in \mathfrak{M}$ такой, что $f(i, \alpha) = a$;
c) $\forall i \in \mathfrak{M}, a \in B, \exists! \alpha \in \mathfrak{N}$ такой, что $f(i, \alpha) = a$.

Определение ФС ранга (2,2)

ФС ранга (2,2) это трёхсортная алгебра $\langle \mathfrak{M}, \mathfrak{N}, B; f, g \rangle$ с операциями, $f : \mathfrak{M} \times \mathfrak{N} \rightarrow B$, $g : B^3 \rightarrow B$

a) $\forall i, j \in \mathfrak{M}, \alpha, \beta \in \mathfrak{N}$ справедливо

$$f(i, \alpha) = g(f(i, \beta), f(j, \alpha), f(j, \beta));$$

b) $\forall \alpha \in \mathfrak{N}, a \in B, \exists! i \in \mathfrak{M}$ такой, что $f(i, \alpha) = a$;
c) $\forall i \in \mathfrak{M}, a \in B, \exists! \alpha \in \mathfrak{N}$ такой, что $f(i, \alpha) = a$.

Фиксируя $k \in \mathfrak{M}, \gamma \in \mathfrak{N}$ можно перейти от $\langle \mathfrak{M}, \mathfrak{N}, B; f, g \rangle$ к изоморфной ФС $\langle B, B, B; f', g' \rangle$,

Определение ФС ранга (2,2)

ФС ранга (2,2) это трёхсортная алгебра $\langle \mathfrak{M}, \mathfrak{N}, B; f, g \rangle$ с операциями, $f : \mathfrak{M} \times \mathfrak{N} \rightarrow B$, $g : B^3 \rightarrow B$

a) $\forall i, j \in \mathfrak{M}, \alpha, \beta \in \mathfrak{N}$ справедливо

$$f(i, \alpha) = g(f(i, \beta), f(j, \alpha), f(j, \beta));$$

b) $\forall \alpha \in \mathfrak{N}, a \in B, \exists! i \in \mathfrak{M}$ такой, что $f(i, \alpha) = a$;
c) $\forall i \in \mathfrak{M}, a \in B, \exists! \alpha \in \mathfrak{N}$ такой, что $f(i, \alpha) = a$.

Фиксируя $k \in \mathfrak{M}, \gamma \in \mathfrak{N}$ можно перейти от $\langle \mathfrak{M}, \mathfrak{N}, B; f, g \rangle$ к изоморфной ФС $\langle B, B, B; f', g' \rangle$, тогда аксиомы можно записать уже в виде:

Определение 2 ФС ранга (2,2)

- a) $\forall x, y, u, v \in B$ справедливо $f(x, u) = g(f(x, v), f(y, u), f(y, v))$;
- b) $\forall y, z \in B, \exists!x \in B$ такой, что $f(x, y) = z$;
- c) $\forall x, z \in B, \exists!y \in B$ такой, что $f(x, y) = z$.

Определение 2 ФС ранга (2,2)

- a) $\forall x, y, u, v \in B$ справедливо $f(x, u) = g(f(x, v), f(y, u), f(y, v))$;
- b) $\forall y, z \in B, \exists!x \in B$ такой, что $f(x, y) = z$;
- c) $\forall x, z \in B, \exists!y \in B$ такой, что $f(x, y) = z$.

Теорема Ионина

ФС ранга (2,2) взаимнооднозначно связана с группой $\langle B; \cdot, ^{-1}, e \rangle$
так, что

$$f(x, u) = x \cdot u,$$

$$g(x, y, z) = x \cdot z^{-1} \cdot y.$$

Определение ФС ранга (3,2)

ФС ранга (3,2) это трёхсортная алгебра $\langle \mathfrak{M}, \mathfrak{N}, B; f, g \rangle$ с операциями

$$f : \mathfrak{M} \times \mathfrak{N} \rightarrow B, g : B^5 \rightarrow B$$

a) $\forall i, j, k \in \mathfrak{M}, \alpha, \beta \in \mathfrak{N}$ справедливо

$$f(i, \alpha) = g(f(i, \beta), f(j, \alpha), f(j, \beta), f(k, \alpha), f(k, \beta));$$

Определение ФС ранга (3,2)

ФС ранга (3,2) это трёхсортная алгебра $\langle \mathfrak{M}, \mathfrak{N}, B; f, g \rangle$ с операциями
 $f : \mathfrak{M} \times \mathfrak{N} \rightarrow B$, $g : B^5 \rightarrow B$

a) $\forall i, j, k \in \mathfrak{M}, \alpha, \beta \in \mathfrak{N}$ справедливо

$$f(i, \alpha) = g(f(i, \beta), f(j, \alpha), f(j, \beta), f(k, \alpha), f(k, \beta));$$

b) $\forall \alpha \in \mathfrak{N}, (a_1, a_2) \in \widehat{B^2} \subset B^2, \exists! (i, j) \in \widehat{\mathfrak{M}^2} \subset \mathfrak{M}^2$ такой, что

$$f(i, \alpha) = a_1, f(j, \alpha) = a_2;$$

c) $\forall (i, j) \in \widehat{\mathfrak{M}^2}, (a_1, a_2) \in \widehat{B^2}, \exists! \alpha \in \mathfrak{N}$ такой, что

$$f(i, \alpha) = a_1, f(j, \alpha) = a_2.$$

Определение ФС ранга (3,2)

ФС ранга (3,2) это трёхсортная алгебра $\langle \mathfrak{M}, \mathfrak{N}, B; f, g \rangle$ с операциями $f : \mathfrak{M} \times \mathfrak{N} \rightarrow B$, $g : B^5 \rightarrow B$

a) $\forall i, j, k \in \mathfrak{M}, \alpha, \beta \in \mathfrak{N}$ справедливо

$$f(i, \alpha) = g(f(i, \beta), f(j, \alpha), f(j, \beta), f(k, \alpha), f(k, \beta));$$

b) $\forall \alpha \in \mathfrak{N}, (a_1, a_2) \in \widehat{B^2} \subset B^2, \exists! (i, j) \in \widehat{\mathfrak{M}^2} \subset \mathfrak{M}^2$ такой, что

$$f(i, \alpha) = a_1, f(j, \alpha) = a_2;$$

c) $\forall (i, j) \in \widehat{\mathfrak{M}^2}, (a_1, a_2) \in \widehat{B^2}, \exists! \alpha \in \mathfrak{N}$ такой, что

$$f(i, \alpha) = a_1, f(j, \alpha) = a_2.$$

Фиксируя $k_1, k_2 \in \widehat{\mathfrak{M}^2}, \gamma \in \mathfrak{N}$ можно перейти от $\langle \mathfrak{M}, \mathfrak{N}, B; f, g \rangle$ к изоморфной ФС $\langle B, \widehat{B^2}, B; f', g' \rangle$, тогда аксиомы можно записать уже в виде:

Определение 2 ФС ранга (3,2)

ФС ранга (3,2) это трёхсортная алгебра $\langle B, \widehat{B^2}, B; f, g \rangle$ с

операциями $f : B \times \widehat{B^2} \rightarrow B$, $g : B^5 \rightarrow B$

a) $\forall i, j, k \in B, \alpha, \beta \in \widehat{B^2}$ справедливо

$$f(i, \alpha) = g(f(i, \beta), f(j, \alpha), f(j, \beta), f(k, \alpha), f(k, \beta));$$

b) $\forall \alpha, (a_1, a_2) \in \widehat{B^2}, \exists! (i, j) \in \widehat{B^2}$ такой, что $f(i, \alpha) = a_1, f(j, \alpha) = a_2$;

c) $\forall (i, j), (a_1, a_2) \in \widehat{B^2}, \exists! \alpha \in \widehat{B^2}$ такой, что $f(i, \alpha) = a_1, f(j, \alpha) = a_2$.

Определение 2 ФС ранга (3,2)

ФС ранга (3,2) это трёхсортная алгебра $\langle B, \widehat{B^2}, B; f, g \rangle$ с

операциями $f : B \times \widehat{B^2} \rightarrow B$, $g : B^5 \rightarrow B$

a) $\forall i, j, k \in B, \alpha, \beta \in \widehat{B^2}$ справедливо

$$f(i, \alpha) = g(f(i, \beta), f(j, \alpha), f(j, \beta), f(k, \alpha), f(k, \beta));$$

b) $\forall \alpha, (a_1, a_2) \in \widehat{B^2}, \exists! (i, j) \in \widehat{B^2}$ такой, что $f(i, \alpha) = a_1, f(j, \alpha) = a_2$;
c) $\forall (i, j), (a_1, a_2) \in \widehat{B^2}, \exists! \alpha \in \widehat{B^2}$ такой, что $f(i, \alpha) = a_1, f(j, \alpha) = a_2$.

Теорема ФС ранга (3,2)

ФС ранга (3,2) взаимнооднозначно связана с ограниченно точно 2-транзитивной группой преобразований $T_2(X)$ множества X .

Группа $G(M)$ называется транзитивной, если каждый элемент $x \in M$ может быть переведён в любой элемент $y \in M$ подходящим $g \in G$:

$$x \cdot g = y.$$

Группа $G(M)$ называется транзитивной, если каждый элемент $x \in M$ может быть переведён в любой элемент $y \in M$ подходящим $g \in G$:

$$x \cdot g = y.$$

Действие G на M индуцирует действие G на $M^n = M \times \dots \times M$ по правилу $(m_1, \dots, m_n) \cdot g = (m_1 \cdot g, \dots, m_n \cdot g)$.

Группа $G(M)$ называется транзитивной, если каждый элемент $x \in M$ может быть переведён в любой элемент $y \in M$ подходящим $g \in G$:

$$x \cdot g = y.$$

Действие G на M индуцирует действие G на $M^n = M \times \dots \times M$ по правилу $(m_1, \dots, m_n) \cdot g = (m_1 \cdot g, \dots, m_n \cdot g)$.

Определим множество

$$F(M, n) = \{(m_1, \dots, m_n) \in M^n \mid m_i \neq m_j \text{ при } i \neq j\}.$$

Группа $G(M)$ называется транзитивной, если каждый элемент $x \in M$ может быть переведён в любой элемент $y \in M$ подходящим $g \in G$:

$$x \cdot g = y.$$

Действие G на M индуцирует действие G на $M^n = M \times \dots \times M$ по правилу $(m_1, \dots, m_n) \cdot g = (m_1 \cdot g, \dots, m_n \cdot g)$.

Определим множество

$$F(M, n) = \{(m_1, \dots, m_n) \in M^n \mid m_i \neq m_j \text{ при } i \neq j\}.$$

Определение

Группа $T_n(M)$ называется n -транзитивной, если для любых $(x_1, \dots, x_n), (y_1, \dots, y_n) \in F(M, n)$ существует такой элемент $g \in T_n$, что $(x_1, \dots, x_n) \cdot g = (y_1, \dots, y_n)$.

Рассмотрим некоторое непустое подмножество $N \subseteq F(M, n)$.

Рассмотрим некоторое непустое подмножество $N \subseteq F(M, n)$.

Определение n -транзитивности

Группа $T_n(M)$ называется N -ограниченно **точно** n -транзитивной, если для любых $(x_1, \dots, x_n), (y_1, \dots, y_n) \in N \subseteq F(M, n)$ существует **единственный** $g \in T_n$ такой, что $x_i \cdot g = y_i$ для $i = 1, \dots, n$.

Рассмотрим некоторое непустое подмножество $N \subseteq F(M, n)$.

Определение n -транзитивности

Группа $T_n(M)$ называется N -ограниченно **точно n -транзитивной**, если для любых $(x_1, \dots, x_n), (y_1, \dots, y_n) \in N \subseteq F(M, n)$ существует **единственный** $g \in T_n$ такой, что $x_i \cdot g = y_i$ для $i = 1, \dots, n$.

Если $N = F(M, n)$, то $T_n(M)$ — **точно n -транзитивная группа**.

Рассмотрим некоторое непустое подмножество $N \subseteq F(M, n)$.

Определение n -транзитивности

Группа $T_n(M)$ называется N -ограниченно **точно n -транзитивной**, если для любых $(x_1, \dots, x_n), (y_1, \dots, y_n) \in N \subseteq F(M, n)$ существует **единственный** $g \in T_n$ такой, что $x_i \cdot g = y_i$ для $i = 1, \dots, n$.

Если $N = F(M, n)$, то $T_n(M)$ — **точно n -транзитивная группа**.

Соответственно, если $n = 2$, то

Определение 2-транзитивности

Группа $T_2(M)$ называется ограниченно точно 2-транзитивной, если для любых $(x_1, x_2), (y_1, y_2) \in N \subseteq F(M, 2)$ существует **единственный** $g \in T_2$ такой, что $(x_1, x_2) \cdot g = (y_1, y_2)$.

Рассмотрим некоторое непустое подмножество $N \subseteq F(M, n)$.

Определение n -транзитивности

Группа $T_n(M)$ называется N -ограниченно **точно** n -транзитивной, если для любых $(x_1, \dots, x_n), (y_1, \dots, y_n) \in N \subseteq F(M, n)$ существует **единственный** $g \in T_n$ такой, что $x_i \cdot g = y_i$ для $i = 1, \dots, n$.

Если $N = F(M, n)$, то $T_n(M)$ — **точно** n -транзитивная группа.

Соответственно, если $n = 2$, то

Определение 2-транзитивности

Группа $T_2(M)$ называется ограниченно точно 2-транзитивной, если для любых $(x_1, x_2), (y_1, y_2) \in N \subseteq F(M, 2)$ существует **единственный** $g \in T_2$ такой, что $(x_1, x_2) \cdot g = (y_1, y_2)$.

Пример

Общая линейная группа $T_2 = GL_2(F)$ над полем F действует на множестве двумерных векторов $V = F^2$. Подмножество $N \subset V^2$ состоит из всех линейно независимых векторов.



Умножение в группе T_2 можно записать при помощи функции действия $f : M \times T_2 \rightarrow M$. Групповое умножение для элементов $(x_1, x_2), (y_1, y_2) \in T_2 = N \subseteq F(M, 2) \subset M^2$ запишется в виде

$$(x_1, x_2) \circ (y_1, y_2) = (f(x_1, y_1, y_2), f(x_2, y_1, y_2)).$$

Умножение в группе T_2 можно записать при помощи функции действия $f : M \times T_2 \rightarrow M$. Групповое умножение для элементов $(x_1, x_2), (y_1, y_2) \in T_2 = N \subseteq F(M, 2) \subset M^2$ запишется в виде

$$(x_1, x_2) \circ (y_1, y_2) = (f(x_1, y_1, y_2), f(x_2, y_1, y_2)).$$

Пусть (e_1, e_2) — нейтральный элемент группы T_2 . Стабилизатор элемента e_2 это подгруппа

$$T_1 = \{g \in T_2 \mid e_2 \circ g = e_2\} = \{(x, e_2)\}.$$

Умножение в группе T_2 можно записать при помощи функции действия $f : M \times T_2 \rightarrow M$. Групповое умножение для элементов $(x_1, x_2), (y_1, y_2) \in T_2 = N \subseteq F(M, 2) \subset M^2$ запишется в виде

$$(x_1, x_2) \circ (y_1, y_2) = (f(x_1, y_1, y_2), f(x_2, y_1, y_2)).$$

Пусть (e_1, e_2) — нейтральный элемент группы T_2 . Стабилизатор элемента e_2 это подгруппа

$$T_1 = \{g \in T_2 \mid e_2 \circ g = e_2\} = \{(x, e_2)\}.$$

Элемент $(e_2, e_1) \in T_2$ инволютивный т.е. $(e_2, e_1) \circ (e_2, e_1) = (e_1, e_2)$.

Лемма

Группа T_2 порождается подгруппой T_1 и элементом $A = (e_2, e_1)$:
 $T_2 = \langle T_1, A \rangle$.

Лемма

Для произвольного $x \in T_1$ существуют единственные $y, z \in T_1$ для которых справедливо тождество

$$AxA = yAz.$$

Лемма

Для произвольного $x \in T_1$ существуют единственные $y, z \in T_1$ для которых справедливо тождество

$$AxA = yAz.$$

Лемма

Для почти произвольных $x, y \in T_1$ справедливо тождество

$$\varphi(\varphi_2(x)\varphi_2(y)) = \varphi_2\left(x\varphi_2(y^{-1})\right)y,$$

где $\varphi_2(x) = f(x, A)$

Лемма

Для произвольного $x \in T_1$ существуют единственные $y, z \in T_1$ для которых справедливо тождество

$$AxA = yAz.$$

Лемма

Для почти произвольных $x, y \in T_1$ справедливо тождество

$$\varphi(\varphi_2(x)\varphi_2(y)) = \varphi_2\left(x\varphi_2(y^{-1})\right)y,$$

где $\varphi_2(x) = f(x, A)$ так, что функция

$$f(x, y, z) = \varphi_2\left(x\varphi_2(yz^{-1})\right)z$$

Лемма

Для произвольного $x \in T_1$ существуют единственные $y, z \in T_1$ для которых справедливо тождество

$$AxA = yAz.$$

Лемма

Для почти произвольных $x, y \in T_1$ справедливо тождество

$$\varphi(\varphi_2(x)\varphi_2(y)) = \varphi_2\left(x\varphi_2(y^{-1})\right)y,$$

где $\varphi_2(x) = f(x, A)$ так, что функция

$$f(x, y, z) = \varphi_2\left(x\varphi_2(yz^{-1})\right)z = \varphi_2\left(f_1(x, \varphi_2(yz^{-1}))\right)z.$$

Пару (T_1, φ_2) будем называть 2–псевдополем, оно связано с обычными полями, почти–полями и почти–кольцами, почти–областями, если ввести вторую бинарную операцию

$$x \oplus y = \varphi_2(x \cdot ((-1) \cdot y)^{-1}) y.$$

Пару (T_1, φ_2) будем называть 2–псевдополем, оно связано с обычными полями, почти–полями и почти–кольцами, почти–областями, если ввести вторую бинарную операцию

$$x \oplus y = \varphi_2(x \cdot ((-1) \cdot y)^{-1}) y.$$

Пример

Для $T_1 = F^*$ имеется решение $\varphi_2(x) = 1 - x$ так, что $T_2 = \langle T_1, \varphi_2 \rangle \simeq F \times F^*$.

Пару (T_1, φ_2) будем называть 2–псевдополем, оно связано с обычными полями, почти–полями и почти–кольцами, почти–областями, если ввести вторую бинарную операцию

$$x \oplus y = \varphi_2(x \cdot ((-1) \cdot y)^{-1}) y.$$

Пример

Для $T_1 = F^*$ имеется решение $\varphi_2(x) = 1 - x$ так, что

$$T_2 = \langle T_1, \varphi_2 \rangle \simeq F \setminus F^*.$$

Для $T_1 = F \setminus F^*$ имеется решение $\varphi_2(x, y) = (y, x)$ так, что

$$T_2 = \langle T_1, \varphi_2 \rangle \simeq GL_2(F).$$

Определение ФС ранга (n,2)

ФС ранга (n,2) это трёхсортная алгебра $\langle \mathfrak{M}, \mathfrak{N}, B; f, g \rangle$ с операциями
 $f : \mathfrak{M} \times \mathfrak{N} \rightarrow B, g : B^{2n-1} \rightarrow B$

a) $\forall i_1, \dots, i_n \in \mathfrak{M}, \alpha, \beta \in \mathfrak{N}$ справедливо

$$f(i_1, \alpha) = g(f(i_1, \beta), \dots, f(i_n, \beta));$$

Определение ФС ранга (n,2)

ФС ранга (n,2) это трёхсортная алгебра $\langle \mathfrak{M}, \mathfrak{N}, B; f, g \rangle$ с операциями
 $f : \mathfrak{M} \times \mathfrak{N} \rightarrow B, g : B^{2n-1} \rightarrow B$

a) $\forall i_1, \dots, i_n \in \mathfrak{M}, \alpha, \beta \in \mathfrak{N}$ справедливо

$$f(i_1, \alpha) = g(f(i_1, \beta), \dots, f(i_n, \beta));$$

b) $\forall \alpha \in \mathfrak{N}, (a_1, \dots, a_{n-1}) \in \widehat{B^{n-1}} \subset B^{n-1},$

Определение ФС ранга (n,2)

ФС ранга (n,2) это трёхсортная алгебра $\langle \mathfrak{M}, \mathfrak{N}, B; f, g \rangle$ с операциями
 $f : \mathfrak{M} \times \mathfrak{N} \rightarrow B, g : B^{2n-1} \rightarrow B$

a) $\forall i_1, \dots, i_n \in \mathfrak{M}, \alpha, \beta \in \mathfrak{N}$ справедливо

$$f(i_1, \alpha) = g(f(i_1, \beta), \dots, f(i_n, \beta));$$

b) $\forall \alpha \in \mathfrak{N}, (a_1, \dots, a_{n-1}) \in \widehat{B^{n-1}} \subset B^{n-1},$
 $\exists! (i_1, \dots, i_{n-1}) \in \widehat{\mathfrak{M}^{n-1}} \subset \mathfrak{M}^{n-1}$

Определение ФС ранга (n,2)

ФС ранга (n,2) это трёхсортная алгебра $\langle \mathfrak{M}, \mathfrak{N}, B; f, g \rangle$ с операциями
 $f : \mathfrak{M} \times \mathfrak{N} \rightarrow B, g : B^{2n-1} \rightarrow B$

a) $\forall i_1, \dots, i_n \in \mathfrak{M}, \alpha, \beta \in \mathfrak{N}$ справедливо

$$f(i_1, \alpha) = g(f(i_1, \beta), \dots, f(i_n, \beta));$$

b) $\forall \alpha \in \mathfrak{N}, (a_1, \dots, a_{n-1}) \in \widehat{B^{n-1}} \subset B^{n-1},$

$\exists! (i_1, \dots, i_{n-1}) \in \widehat{\mathfrak{M}^{n-1}} \subset \mathfrak{M}^{n-1}$

такой, что $f(i_k, \alpha) = a_k$ где $k \in \{1, \dots, n-1\}$;

Определение ФС ранга (n,2)

ФС ранга (n,2) это трёхсортная алгебра $\langle \mathfrak{M}, \mathfrak{N}, B; f, g \rangle$ с операциями $f : \mathfrak{M} \times \mathfrak{N} \rightarrow B, g : B^{2n-1} \rightarrow B$

a) $\forall i_1, \dots, i_n \in \mathfrak{M}, \alpha, \beta \in \mathfrak{N}$ справедливо

$$f(i_1, \alpha) = g(f(i_1, \beta), \dots, f(i_n, \beta));$$

b) $\forall \alpha \in \mathfrak{N}, (a_1, \dots, a_{n-1}) \in \widehat{B^{n-1}} \subset B^{n-1},$

$\exists! (i_1, \dots, i_{n-1}) \in \widehat{\mathfrak{M}^{n-1}} \subset \mathfrak{M}^{n-1}$

такой, что $f(i_k, \alpha) = a_k$ где $k \in \{1, \dots, n-1\}$;

c) $\forall (i_1, \dots, i_{n-1}) \in \widehat{\mathfrak{M}^{n-1}}, (a_1, \dots, a_{n-1}) \in \widehat{B^{n-1}},$

$\exists! \alpha \in \mathfrak{N}$ такой, что $f(i_k, \alpha) = a_k$ где $k \in \{1, \dots, n-1\}$.

Фиксируя $k_1, \dots k_{n-1} \in \widehat{\mathfrak{M}^{n-1}}$, $\gamma \in \mathfrak{N}$ можно перейти от $\langle \mathfrak{M}, \mathfrak{N}, B; f, g \rangle$ к изоморфной ФС $\left\langle B, \widehat{B^{n-1}}, B; f', g' \right\rangle$ и тогда переписать аксиомы аналогично случаю ФС ранга (3,2).

Фиксируя $k_1, \dots k_{n-1} \in \widehat{\mathfrak{M}^{n-1}}$, $\gamma \in \mathfrak{N}$ можно перейти от $\langle \mathfrak{M}, \mathfrak{N}, B; f, g \rangle$ к изоморфной ФС $\left\langle B, \widehat{B^{n-1}}, B; f', g' \right\rangle$ и тогда переписать аксиомы аналогично случаю ФС ранга (3,2).

Теорема ФС ранга (n,2)

ФС ранга (n,2) взаимнооднозначно связана с ограниченно точно $n - 1$ -транзитивной группой преобразований $T_{n-1}(X)$ множества X .

Фиксируя $k_1, \dots, k_{n-1} \in \widehat{\mathfrak{M}^{n-1}}$, $\gamma \in \mathfrak{N}$ можно перейти от $\langle \mathfrak{M}, \mathfrak{N}, B; f, g \rangle$ к изоморфной ФС $\left\langle B, \widehat{B^{n-1}}, B; f', g' \right\rangle$ и тогда переписать аксиомы аналогично случаю ФС ранга (3,2).

Теорема ФС ранга (n,2)

ФС ранга (n,2) взаимнооднозначно связана с ограниченно точно $n - 1$ -транзитивной группой преобразований $T_{n-1}(X)$ множества X .

Саму группу T_{n-1} можно записать при помощи функции действия $f : M \times T_{n-1} \rightarrow M$. Тогда групповое умножение для $(x_1, \dots, x_{n-1}), (y_1, \dots, y_{n-1}) \in T_{n-1} = \widehat{B^{n-1}}$ запишется в виде

$$(x_1, \dots, x_{n-1}) \circ (y_1, \dots, y_{n-1}) = \\ (f(x_1, y_1, \dots, y_{n-1}), \dots, f(x_{n-1}, y_1, \dots, y_{n-1})).$$

Пусть $E = (e_1, e_2, \dots, e_{n-2}, e_{n-1})$ — нейтральный элемент группы T_{n-1} . Стабилизатор элемента e_{n-1} это подгруппа T_{n-2} . Элемент $A_{n-1} = (e_{n-1}, e_2, \dots, e_{n-2}, e_1) \in T_{n-1}$ инволютивный т.е. $A_{n-1}^2 = E$.

Пусть $E = (e_1, e_2, \dots, e_{n-2}, e_{n-1})$ — нейтральный элемент группы T_{n-1} . Стабилизатор элемента e_{n-1} это подгруппа T_{n-2} . Элемент $A_{n-1} = (e_{n-1}, e_2, \dots, e_{n-2}, e_1) \in T_{n-1}$ инволютивный т.е. $A_{n-1}^2 = E$.

Лемма

Группа $T_{n-1} = \langle T_{n-2}, A_{n-1} \rangle$ порождается подгруппой T_{n-2} и элементом A_{n-1} .

Пусть $E = (e_1, e_2, \dots, e_{n-2}, e_{n-1})$ — нейтральный элемент группы T_{n-1} . Стабилизатор элемента e_{n-1} это подгруппа T_{n-2} . Элемент $A_{n-1} = (e_{n-1}, e_2, \dots, e_{n-2}, e_1) \in T_{n-1}$ инволютивный т.е. $A_{n-1}^2 = E$.

Лемма

Группа $T_{n-1} = \langle T_{n-2}, A_{n-1} \rangle$ порождается подгруппой T_{n-2} и элементом A_{n-1} .

Лемма

Для почти произвольных $x, y \in T_1$ справедливо тождество

$$\varphi_{n-1}(\varphi_{n-1}(x)\varphi_{n-1}(y)) = \varphi_{n-1}(x\varphi_{n-1}(y^{-1}))y,$$

где $\varphi_{n-1}(x) = f_{n-1}(x, A_{n-1})$

Пусть $E = (e_1, e_2, \dots, e_{n-2}, e_{n-1})$ — нейтральный элемент группы T_{n-1} . Стабилизатор элемента e_{n-1} это подгруппа T_{n-2} . Элемент $A_{n-1} = (e_{n-1}, e_2, \dots, e_{n-2}, e_1) \in T_{n-1}$ инволютивный т.е. $A_{n-1}^2 = E$.

Лемма

Группа $T_{n-1} = \langle T_{n-2}, A_{n-1} \rangle$ порождается подгруппой T_{n-2} и элементом A_{n-1} .

Лемма

Для почти произвольных $x, y \in T_1$ справедливо тождество

$$\varphi_{n-1}(\varphi_{n-1}(x)\varphi_{n-1}(y)) = \varphi_{n-1}(x\varphi_{n-1}(y^{-1}))y,$$

где $\varphi_{n-1}(x) = f_{n-1}(x, A_{n-1})$ и функции φ_k порождают симметрическую группу $S_{n-1} = \langle \varphi_2, \dots, \varphi_{n-1} \rangle$.

Пусть $E = (e_1, e_2, \dots, e_{n-2}, e_{n-1})$ — нейтральный элемент группы T_{n-1} . Стабилизатор элемента e_{n-1} это подгруппа T_{n-2} . Элемент $A_{n-1} = (e_{n-1}, e_2, \dots, e_{n-2}, e_1) \in T_{n-1}$ инволютивный т.е. $A_{n-1}^2 = E$.

Лемма

Группа $T_{n-1} = \langle T_{n-2}, A_{n-1} \rangle$ порождается подгруппой T_{n-2} и элементом A_{n-1} .

Лемма

Для почти произвольных $x, y \in T_1$ справедливо тождество

$$\varphi_{n-1}(\varphi_{n-1}(x)\varphi_{n-1}(y)) = \varphi_{n-1}(x\varphi_{n-1}(y^{-1}))y,$$

где $\varphi_{n-1}(x) = f_{n-1}(x, A_{n-1})$ и функции φ_k порождают симметрическую группу $S_{n-1} = \langle \varphi_2, \dots, \varphi_{n-1} \rangle$. Функция действия

$$f_{n-1}(x, y_1, \dots, y_{n-1}) =$$

$$\varphi_{n-1}\left(f_{n-2}\left(x, \varphi_{n-1}(y_1 y_{n-1}^{-1}), \dots, \varphi_{n-1}(y_{n-2} y_{n-1}^{-1})\right)\right)y.$$



Набор $(T_1, \varphi_2, \dots, \varphi_{n-1})$ можно назвать $(n - 1)$ -псевдополем.

Набор $(T_1, \varphi_2, \dots, \varphi_{n-1})$ можно назвать $(n-1)$ -псевдополем.

При помощи элементов $\Sigma_k \in T_{n-1}$ с переставленными в единичном наборе $(e_1, e_3, \dots, e_{n-1})$ элементами e_k и e_{n-1} получим ещё один набор инволютивных элементов $\Sigma_k \in T_{n-1}$, где $k \in \{2, \dots, n-2\}$.

Набор $(T_1, \varphi_2, \dots, \varphi_{n-1})$ можно назвать $(n-1)$ -псевдополем.

При помощи элементов $\Sigma_k \in T_{n-1}$ с переставленными в единичном наборе $(e_1, e_3, \dots, e_{n-1})$ элементами e_k и e_{n-1} получим ещё один набор инволютивных элементов $\Sigma_k \in T_{n-1}$, где $k \in \{2, \dots, n-2\}$. Они задают внешнюю группу автоморфизмов группы T_1 . Для произвольных $x, y \in T_1$ справедливо $x^{\Sigma_k} \cdot y^{\Sigma_k} = (x \cdot y)^{\Sigma_k}$.

Набор $(T_1, \varphi_2, \dots, \varphi_{n-1})$ можно назвать $(n-1)$ -псевдополем.

При помощи элементов $\Sigma_k \in T_{n-1}$ с переставленными в единичном наборе $(e_1, e_3, \dots, e_{n-1})$ элементами e_k и e_{n-1} получим ещё один набор инволютивных элементов $\Sigma_k \in T_{n-1}$, где $k \in \{2, \dots, n-2\}$.

Они задают внешнюю группу автоморфизмов группы T_1 . Для произвольных $x, y \in T_1$ справедливо $x^{\Sigma_k} \cdot y^{\Sigma_k} = (x \cdot y)^{\Sigma_k}$.

Построим по Σ_k соответствующие функции

$$\sigma_k(x) = f_{n-1}(x, \Sigma_k),$$

для которых так же справедливо равенство

$$\sigma_k(x) \cdot \sigma_k(y) = \sigma_k(x \cdot y),$$

Набор $(T_1, \varphi_2, \dots, \varphi_{n-1})$ можно назвать $(n-1)$ -псевдополем.

При помощи элементов $\Sigma_k \in T_{n-1}$ с переставленными в единичном наборе $(e_1, e_3, \dots, e_{n-1})$ элементами e_k и e_{n-1} получим ещё один набор инволютивных элементов $\Sigma_k \in T_{n-1}$, где $k \in \{2, \dots, n-2\}$.

Они задают внешнюю группу автоморфизмов группы T_1 . Для произвольных $x, y \in T_1$ справедливо $x^{\Sigma_k} \cdot y^{\Sigma_k} = (x \cdot y)^{\Sigma_k}$.

Построим по Σ_k соответствующие функции

$$\sigma_k(x) = f_{n-1}(x, \Sigma_k),$$

для которых так же справедливо равенство

$$\sigma_k(x) \cdot \sigma_k(y) = \sigma_k(x \cdot y),$$

причём $\varphi_k = \sigma_k \varphi_2 \sigma_k$ и

$$\sigma_k = \varphi_2 \varphi_k \varphi_2 = \varphi_k \varphi_2 \varphi_k.$$

Ю.И. Кулаков в 1988 г. сформулировал гипотезу:

Ю.И. Кулаков в 1988 г. сформулировал гипотезу:

Гипотеза Кулакова

Всякая физическая структура ранга $(m+1, n+1)$ $\langle \mathbb{R}^n, \mathbb{R}^m, \mathbb{R}; f, g \rangle$
вложима в физическую структуру ранга $(2, 2)$

$\left\langle \mathbb{R}^{mn}, \mathbb{R}^{mn}, \mathbb{R}^{mn}; \tilde{f}, \tilde{g} \right\rangle$, но построенную над матрицами \mathbb{R}^{mn} .

Ю.И. Кулаков в 1988 г. сформулировал гипотезу:

Гипотеза Кулакова

Всякая физическая структура ранга $(m+1, n+1)$ $\langle \mathbb{R}^n, \mathbb{R}^m, \mathbb{R}; f, g \rangle$ вложима в физическую структуру ранга $(2, 2)$ $\langle \mathbb{R}^{mn}, \mathbb{R}^{mn}, \mathbb{R}^{mn}; \tilde{f}, \tilde{g} \rangle$, но построенную над матрицами \mathbb{R}^{mn} .

Теорема

Физическая структура $\langle M, N, B; f, g \rangle$ ранга $(m+1, n+1)$ вложима в соответствующую физическую структуру $\langle M^m, N^n, B^{mn}; \tilde{f}, \tilde{g} \rangle$ ранга $(2, 2)$.

Аксиомы псевдоматричного умножения

AM1. Для произвольных: матрицы $A \in G$ и столбца $C^j \in \Sigma_R$, существует единственный столбец $B^j \in \Sigma_R$, для которого справедливо равенство $A \cdot_f B^j = C^j$;

Аксиомы псевдоматричного умножения

AM1. Для произвольных: матрицы $A \in G$ и столбца $C^j \in \Sigma_R$, существует единственный столбец $B^j \in \Sigma_R$, для которого справедливо равенство $A \cdot_f B^j = C^j$;

AM2. Для произвольных: матрицы $B \in G$ и строки $C_i \in \Omega_R$, существует единственная строка $A_i \in \Omega_R$, для которой справедливо равенство $A_i \cdot_f B = C_i$;

Аксиомы псевдоматричного умножения

AM1. Для произвольных: матрицы $A \in G$ и столбца $C^j \in \Sigma_R$, существует единственный столбец $B^j \in \Sigma_R$, для которого справедливо равенство $A \cdot_f B^j = C^j$;

AM2. Для произвольных: матрицы $B \in G$ и строки $C_i \in \Omega_R$, существует единственная строка $A_i \in \Omega_R$, для которой справедливо равенство $A_i \cdot_f B = C_i$;

AM3. Умножение матриц ассоциативно. Иными словами, для произвольных $A, B, C \in G$ справедливо равенство $(A \cdot_f B) \cdot_f C = A \cdot_f (B \cdot_f C)$.

Над множеством $B = \mathbb{R}$ одно решение $f(x, y) = x \cdot y$;

Над множеством $B = \mathbb{R}$ одно решение $f(x, y) = x \cdot y$;

Над $B = \mathbb{R}^2$ имеется два решения:

$$1. \begin{pmatrix} x_1 & 0 \\ 0 & x_2 \end{pmatrix}, 2. \begin{pmatrix} x_1 & x_2 \\ 0 & 1 \end{pmatrix};$$

Над множеством $B = \mathbb{R}$ одно решение $f(x, y) = x \cdot y$;

Над $B = \mathbb{R}^2$ имеется два решения:

$$1. \begin{pmatrix} x_1 & 0 \\ 0 & x_2 \end{pmatrix}, 2. \begin{pmatrix} x_1 & x_2 \\ 0 & 1 \end{pmatrix};$$

Над $B = \mathbb{R}^3$ семь решений:

$$1. \begin{pmatrix} x_1 & 0 & 0 \\ 0 & x_2 & 0 \\ 0 & 0 & x_3 \end{pmatrix}, 2. \begin{pmatrix} x_3 & 0 & x_1 \\ 0 & x_3^p & x_2 \\ 0 & 0 & 1 \end{pmatrix}, p \in [-1, 1]$$

$$3. \begin{pmatrix} 1 & x_1 & x_2 \\ 0 & 1 & x_3 \\ 0 & 0 & 1 \end{pmatrix}, 4. \begin{pmatrix} x_3 & -x_3 \ln(x_3) & x_1 \\ 0 & x_3 & x_2 \\ 0 & 0 & 1 \end{pmatrix},$$

$$5. \begin{pmatrix} e^{\gamma x_3} \cos(x_3) & e^{\gamma x_3} \sin(x_3) & x_1 \\ -e^{\gamma x_3} \sin(x_3) & e^{\gamma x_3} \cos(x_3) & x_2 \\ 0 & 0 & 1 \end{pmatrix}, \gamma \in [0, \infty),$$

$$6. \det \begin{pmatrix} x_1 & x_2 \\ x_3 & x_4 \end{pmatrix} = 1; 7. \det \begin{pmatrix} x_1 & -x_2 & -x_3 & -x_4 \\ x_2 & x_1 & -x_4 & x_3 \\ x_3 & x_4 & x_1 & -x_2 \\ x_4 & -x_3 & x_2 & x_1 \end{pmatrix} = 1.$$

Аддитивная группа $\mathbb{R} \times \mathbb{R}$ обладает однопараметрическим автоморфизмом: $(x, y)^a = (ax, a^p y)$, тогда группа $G_2 = (\mathbb{R} \times \mathbb{R}) \rtimes \mathbb{R}_0$. Группы G_3 , G_4 и G_5 строятся совершенно аналогично, но используются другие автоморфизмы аддитивной группы $\mathbb{R} \times \mathbb{R}$, а именно:

$$G_3 : (x_1, x_2)^a = (x_1 + x_2 a, x_2)$$

$$G_4 : (x, y)^a = (ax, a(y - x \ln |a|))$$

$$G_5 : (x, y)^a = ((x \cos(a) - y \sin(a))e^{\gamma a}, (x \sin(a) + y \cos(a))e^{\gamma a}).$$

Над $B = \mathbb{R}^4$ имеется пятнадцать решений

$$\begin{pmatrix} x_4^\varepsilon & 0 & 0 & x_1 \\ 0 & x_4^k & 0 & x_2 \\ 0 & 0 & x_4^c & x_3 \\ 0 & 0 & 0 & x_4 \end{pmatrix}; \begin{pmatrix} e^{cx_4} & 0 & 0 & x_1 \\ 0 & e^{kx_4} \cos(x_4) & e^{kx_4} \sin(x_4) & x_2 \\ 0 & -e^{kx_4} \sin(x_4) & e^{kx_4} \cos(x_4) & x_3 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \end{pmatrix};$$

$$\begin{pmatrix} e^{\varepsilon x_4} & 0 & 0 & x_1 \\ 0 & e^{cx_4} & -x_4 e^{cx_4} & x_2 \\ 0 & 0 & e^{cx_4} & x_3 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \end{pmatrix}; \begin{pmatrix} 1 & x_4 & \frac{1}{2}x_4^2 & x_1 \\ 0 & 1 & x_4 & x_2 \\ 0 & 0 & 1 & x_3 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \end{pmatrix};$$

$$\begin{pmatrix} e^{x_4} & e^{x_4} - 1 & e^{x_4} - x_4 - 1 & x_3 \\ 0 & 1 & x_4 & x_2 \\ 0 & 0 & 1 & x_1 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \end{pmatrix};$$

$$\begin{pmatrix}
 1 & (e^{kx_4} - 1)k^{-1} & (kx_4 e^{kx_4} - e^{kx_4} + 1)k^{-2} & x_3 \\
 0 & e^{kx_4} & x_4 e^{kx_4} & x_2 \\
 0 & 0 & e^{kx_4} & x_1 \\
 0 & 0 & 0 & 1
 \end{pmatrix}; \\
 \begin{pmatrix}
 e^{x_4} & x_4 e^{x_4} & \frac{k}{2} x_4^2 e^{x_4} & x_1 \\
 0 & e^{x_4} & kx_4 e^{x_4} & x_2 \\
 0 & 0 & e^{x_4} & x_3 \\
 0 & 0 & 0 & 1
 \end{pmatrix}; \quad
 \begin{pmatrix}
 x_4^c & x_3 & x_1 \\
 0 & x_4 & x_2 \\
 0 & 0 & 1
 \end{pmatrix}; \quad
 \begin{pmatrix}
 x_3 & 0 & x_1 \\
 0 & x_4 & x_2 \\
 0 & 0 & 1
 \end{pmatrix}; \\
 \begin{pmatrix}
 e^{x_3} \cos(x_4) & e^{x_3} \sin(x_4) & x_1 \\
 -e^{x_3} \sin(x_4) & e^{x_3} \cos(x_4) & x_2 \\
 0 & 0 & 1
 \end{pmatrix}; \quad
 \begin{pmatrix}
 x_1 & -x_2 & -x_3 & -x_4 \\
 x_2 & x_1 & -x_4 & x_3 \\
 x_3 & x_4 & x_1 & -x_2 \\
 x_4 & -x_3 & x_2 & x_1
 \end{pmatrix}; \\
 \begin{pmatrix}
 x_1 & x_2 \\
 x_3 & x_4
 \end{pmatrix}.$$

Над \mathbb{R} имеется одно 3-псевдополе $(\mathbb{R}, \varphi_2, \sigma_3)$, где

$$\sigma_3(x) = x^{-1}, \varphi_2(x) = 1 - x,$$

бинарная операция — обычное умножение на \mathbb{R} .

Над \mathbb{R} имеется одно 3–псевдополе $(\mathbb{R}, \varphi_2, \sigma_3)$, где

$$\sigma_3(x) = x^{-1}, \varphi_2(x) = 1 - x,$$

бинарная операция — обычное умножение на \mathbb{R} .

Над множеством $B = \mathbb{R}^2$ имеется четыре 2–псевдополя со следующими операциями

Над \mathbb{R} имеется одно 3–псевдополе $(\mathbb{R}, \varphi_2, \sigma_3)$, где

$$\sigma_3(x) = x^{-1}, \varphi_2(x) = 1 - x,$$

бинарная операция — обычное умножение на \mathbb{R} .

Над множеством $B = \mathbb{R}^2$ имеется четыре 2–псевдополя со следующими операциями

1. $(x_1, x_2) \cdot (y_1, y_2) = (x_1 y_1 + \varepsilon x_2 y_2, x_1 y_2 + x_2 y_1),$
 $\varepsilon \in \{-1, 0, 1\}, \varphi_2(x_1, x_2) = (1 - x_1, -x_2);$

Над \mathbb{R} имеется одно 3–псевдополе $(\mathbb{R}, \varphi_2, \sigma_3)$, где

$$\sigma_3(x) = x^{-1}, \varphi_2(x) = 1 - x,$$

бинарная операция — обычное умножение на \mathbb{R} .

Над множеством $B = \mathbb{R}^2$ имеется четыре 2–псевдополя со следующими операциями

1. $(x_1, x_2) \cdot (y_1, y_2) = (x_1 y_1 + \varepsilon x_2 y_2, x_1 y_2 + x_2 y_1),$

$$\varepsilon \in \{-1, 0, 1\}, \varphi_2(x_1, x_2) = (1 - x_1, -x_2);$$

2. $(x_1, x_2) \cdot (y_1, y_2) = (x_1 y_1, x_1 y_2 + x_2 |y_1|^c), c \in [0; 1),$

$$\varphi_2(x_1, x_2) = (1 - x_1, x_2);$$

Над \mathbb{R} имеется одно 3-псевдополе $(\mathbb{R}, \varphi_2, \sigma_3)$, где

$$\sigma_3(x) = x^{-1}, \varphi_2(x) = 1 - x,$$

бинарная операция — обычное умножение на \mathbb{R} .

Над множеством $B = \mathbb{R}^2$ имеется четыре 2-псевдополя со следующими операциями

1. $(x_1, x_2) \cdot (y_1, y_2) = (x_1 y_1 + \varepsilon x_2 y_2, x_1 y_2 + x_2 y_1),$

$$\varepsilon \in \{-1, 0, 1\}, \varphi_2(x_1, x_2) = (1 - x_1, -x_2);$$

2. $(x_1, x_2) \cdot (y_1, y_2) = (x_1 y_1, x_1 y_2 + x_2 |y_1|^c), c \in [0; 1),$

$$\varphi_2(x_1, x_2) = (1 - x_1, x_2);$$

3. $(x_1, x_2) \cdot (y_1, y_2) = (x_1 y_1, x_1 y_2 + x_2 y_1^2 + (x_1 - 1)x_1 y_1^2 \ln |y_1|),$

$$\varphi_2(x_1, x_2) = (1 - x_1, x_2);$$

Над \mathbb{R} имеется одно 3-псевдополе $(\mathbb{R}, \varphi_2, \sigma_3)$, где

$$\sigma_3(x) = x^{-1}, \varphi_2(x) = 1 - x,$$

бинарная операция — обычное умножение на \mathbb{R} .

Над множеством $B = \mathbb{R}^2$ имеется четыре 2-псевдополя со следующими операциями

1. $(x_1, x_2) \cdot (y_1, y_2) = (x_1 y_1 + \varepsilon x_2 y_2, x_1 y_2 + x_2 y_1),$

$\varepsilon \in \{-1, 0, 1\}, \varphi_2(x_1, x_2) = (1 - x_1, -x_2);$

2. $(x_1, x_2) \cdot (y_1, y_2) = (x_1 y_1, x_1 y_2 + x_2 |y_1|^c), c \in [0; 1),$

$\varphi_2(x_1, x_2) = (1 - x_1, x_2);$

3. $(x_1, x_2) \cdot (y_1, y_2) = (x_1 y_1, x_1 y_2 + x_2 y_1^2 + (x_1 - 1)x_1 y_1^2 \ln |y_1|),$

$\varphi_2(x_1, x_2) = (1 - x_1, x_2);$

4. $(x_1, x_2) \cdot (y_1, y_2) = (x_1 y_1, x_1 y_2 + x_2), \varphi_2(x_1, x_2) = (x_2, x_1).$

Над множеством $B = \mathbb{R}^2$ имеется одна ФС ранга (5,2):

$$(x_1, x_2) \cdot (y_1, y_2) = (x_1 x_2, y_1 y_2), \quad \varphi_2(x_1, x_2) = (1 - x_1, 1 - x_2), \\ \sigma_3(x_1, x_2) = (x_1^{-1}, x_2 x_1^{-1}), \quad \sigma_4(x_1, x_2) = (x_1 x_2^{-1}, x_2^{-1}).$$

Над множеством $B = \mathbb{R}^2$ имеется одна ФС ранга (5,2):

$$(x_1, x_2) \cdot (y_1, y_2) = (x_1 x_2, y_1 y_2), \quad \varphi_2(x_1, x_2) = (1 - x_1, 1 - x_2), \\ \sigma_3(x_1, x_2) = (x_1^{-1}, x_2 x_1^{-1}), \quad \sigma_4(x_1, x_2) = (x_1 x_2^{-1}, x_2^{-1}).$$

Над множеством $B = \mathbb{R}^2$ имеется три решения ФС ранга (4,2) со следующими операциями

1.1. $(x_1, x_2) \cdot (y_1, y_2) = (x_1 x_2, y_1 y_2), \quad \varphi_2(x_1, x_2) = (1 - x_1, 1 - x_2),$
 $\sigma_3(x_1, x_2) = (x_1^{-1}, x_2^{-1}); + 2.$

Над множеством $B = \mathbb{R}^2$ имеется одна ФС ранга (5,2):

$$(x_1, x_2) \cdot (y_1, y_2) = (x_1 x_2, y_1 y_2), \quad \varphi_2(x_1, x_2) = (1 - x_1, 1 - x_2), \\ \sigma_3(x_1, x_2) = (x_1^{-1}, x_2 x_1^{-1}), \quad \sigma_4(x_1, x_2) = (x_1 x_2^{-1}, x_2^{-1}).$$

Над множеством $B = \mathbb{R}^2$ имеется три решения ФС ранга (4,2) со следующими операциями

1.1. $(x_1, x_2) \cdot (y_1, y_2) = (x_1 x_2, y_1 y_2), \quad \varphi_2(x_1, x_2) = (1 - x_1, 1 - x_2), \\ \sigma_3(x_1, x_2) = (x_1^{-1}, x_2^{-1}); + 2.$

1.2. $(x_1, x_2) \cdot (y_1, y_2) = (x_1 y_1 - x_2 y_2, x_1 y_2 + x_2 y_1), \\ \varphi_2(x_1, x_2) = (1 - x_1, -x_2), \quad \sigma_3(x_1, x_2) = (\frac{x_1}{x_1^2 + x_2^2}, \frac{-x_2}{x_1^2 + x_2^2});$

Над множеством $B = \mathbb{R}^2$ имеется одна ФС ранга (5,2):

$$(x_1, x_2) \cdot (y_1, y_2) = (x_1 x_2, y_1 y_2), \quad \varphi_2(x_1, x_2) = (1 - x_1, 1 - x_2), \\ \sigma_3(x_1, x_2) = (x_1^{-1}, x_2 x_1^{-1}), \quad \sigma_4(x_1, x_2) = (x_1 x_2^{-1}, x_2^{-1}).$$

Над множеством $B = \mathbb{R}^2$ имеется три решения ФС ранга (4,2) со следующими операциями

1.1. $(x_1, x_2) \cdot (y_1, y_2) = (x_1 x_2, y_1 y_2), \quad \varphi_2(x_1, x_2) = (1 - x_1, 1 - x_2), \\ \sigma_3(x_1, x_2) = (x_1^{-1}, x_2^{-1}); + 2.$

1.2. $(x_1, x_2) \cdot (y_1, y_2) = (x_1 y_1 - x_2 y_2, x_1 y_2 + x_2 y_1), \\ \varphi_2(x_1, x_2) = (1 - x_1, -x_2), \quad \sigma_3(x_1, x_2) = (\frac{x_1}{x_1^2 + x_2^2}, \frac{-x_2}{x_1^2 + x_2^2});$

1.3. $(x_1, x_2) \cdot (y_1, y_2) = (x_1 y_1, y_1 + y_2), \quad \varphi_2(x_1, x_2) = (1 - x_1, -\frac{x_1 x_2}{1 - x_1}), \\ \sigma_3(x_1, x_2) = (x_1^{-1}, -x_2);$

Над множеством $B = \mathbb{R}^2$ имеется одна ФС ранга (5,2):

$$(x_1, x_2) \cdot (y_1, y_2) = (x_1 x_2, y_1 y_2), \quad \varphi_2(x_1, x_2) = (1 - x_1, 1 - x_2), \\ \sigma_3(x_1, x_2) = (x_1^{-1}, x_2 x_1^{-1}), \quad \sigma_4(x_1, x_2) = (x_1 x_2^{-1}, x_2^{-1}).$$

Над множеством $B = \mathbb{R}^2$ имеется три решения ФС ранга (4,2) со следующими операциями

$$1.1. \quad (x_1, x_2) \cdot (y_1, y_2) = (x_1 x_2, y_1 y_2), \quad \varphi_2(x_1, x_2) = (1 - x_1, 1 - x_2), \\ \sigma_3(x_1, x_2) = (x_1^{-1}, x_2^{-1}); + 2.$$

$$1.2. \quad (x_1, x_2) \cdot (y_1, y_2) = (x_1 y_1 - x_2 y_2, x_1 y_2 + x_2 y_1), \\ \varphi_2(x_1, x_2) = (1 - x_1, -x_2), \quad \sigma_3(x_1, x_2) = \left(\frac{x_1}{x_1^2 + x_2^2}, \frac{-x_2}{x_1^2 + x_2^2} \right);$$

$$1.3. \quad (x_1, x_2) \cdot (y_1, y_2) = (x_1 y_1, y_1 + y_2), \quad \varphi_2(x_1, x_2) = \left(1 - x_1, -\frac{x_1 x_2}{1 - x_1} \right), \\ \sigma_3(x_1, x_2) = (x_1^{-1}, -x_2);$$

$$4. \quad (x_1, x_2) \cdot (y_1, y_2) = (x_1 y_1, x_1 y_2 + x_2), \\ \varphi_2(x_1, x_2) = (x_2, x_1), \quad \sigma_3(x_1, x_2) = (x_1, 1 - x_1 - x_2).$$