

## ОБ $\alpha$ -СУПЕРПОЗИЦИИ ФУНКЦИЙ $k$ -ЗНАЧНОЙ ЛОГИКИ

А. Л. Шабунин

**Аннотация:** Отмечена связь между операциями  $\alpha$ -пополнения и замыкания систем функций  $k$ -значной логики. Для  $k = 3, 4$  построены  $\alpha$ -базисы, состоящие из двух бинарных операций. Доказано, что полная система  $T$  функций четырехзначной логики, содержащей все подстановки множества  $E_4 = \{0, 1, 2, 3\}$  и операцию сложения по модулю 4, не является  $\alpha$ -полной, но ее  $\alpha$ -пополнение  $[T]_\alpha$  будет уже  $\alpha$ -полной системой.

**Ключевые слова:** многозначная логика, полные системы функций, ограниченная суперпозиция.

В работе [1] введены понятия  $\alpha$ -формулы,  $\alpha$ -суперпозиции и  $\alpha$ -полноты множества функций  $k$ -значной логики. Напомним необходимые определения.

Пусть  $P_k$  — множество всех функций  $k$ -значной логики,  $E_k = \{0, 1, \dots, k-1\}$ ,  $P_k(n)$  — множество всех  $n$ -местных функций из  $P_k$ .

Пусть  $F \subseteq P_k$  — непустое множество функций и  $X$  — счетное множество переменных. Индукцией определим понятие  $\alpha$ -терма над  $F$  от множества переменных  $X$ :

- 1) переменная  $x$  из  $X$  есть  $\alpha$ -терм;
- 2) если символ  $f$  обозначает  $n$ -местную функцию из  $F$ ,  $\Phi$  есть  $\alpha$ -терм и  $x_2, \dots, x_n \in X$ , то  $f(\Phi, x_2, \dots, x_n)$  есть  $\alpha$ -терм.

При построении  $\alpha$ -термов используется ограниченная суперпозиция:  $\alpha$ -терм  $\Phi$  может подставляться в  $f(x_1, \dots, x_n)$  только вместо первого аргумента. Если  $\alpha$ -терм не является переменной, то он называется  $\alpha$ -формулой.

Для  $\alpha$ -терма  $\Phi$  запись  $\Phi(x_1, \dots, x_n)$  будет означать, что все переменные, встречающиеся в  $\Phi$ , принадлежат множеству  $\{x_1, \dots, x_n\} \subseteq X$ . Для  $\alpha$ -формулы  $\Phi$  запись  $\Phi[f_1, \dots, f_m]$  означает, что  $\Phi$  построена из функций  $f_1, \dots, f_m$ .

Обычным образом определяется значение  $\Phi(a_1, \dots, a_n)$   $\alpha$ -терма  $\Phi(x_1, \dots, x_n)$  при заданных значениях переменных  $x_1 = a_1, \dots, x_n = a_n$ , где  $a_1, \dots, a_n \in E_k$ . Функция  $f \in P_k(n)$  *представима (реализуема)*  $\alpha$ -формулой  $\Phi(x_1, \dots, x_n)$  над  $F$ , если для любого набора  $a_1, \dots, a_n \in E_k$ , задающего значения переменных  $x_1, \dots, x_n$ , имеет место равенство

$$f(a_1, \dots, a_n) = \Phi(a_1, \dots, a_n).$$

В этом случае пишем  $f(x_1, \dots, x_n) = \Phi(x_1, \dots, x_n)$  или, короче,  $f = \Phi$ . Если при этом  $f = \Phi[f_1, \dots, f_m]$ , то говорят, что  $f$  есть  $\alpha$ -суперпозиция функций  $f_1, \dots, f_m$  из  $F$ .

При обычной суперпозиции функции, полученные из исходных, могут использоваться для получения новых функций наравне с исходными функциями. В случае  $\alpha$ -суперпозиции работать можно только с исходными функциями, т. е.

надо из исходных функциональных символов и предметных переменных строить терм, а затем посмотреть, какая функция ему соответствует. Особенностью операции  $\alpha$ -суперпозиции (по сравнению с операцией суперпозиции) является то, что последовательное выполнение двух  $\alpha$ -суперпозиций функций из  $F$  может уже не быть  $\alpha$ -суперпозицией функций из  $F$ . Поясним это на примере. Пусть  $F = \{f, g\}$ , где  $f$  и  $g$  — функции двух и одной переменных соответственно. Функция  $\varphi(x) = f(x, x)$  является  $\alpha$ -суперпозицией функций из  $F$ , а функция  $\psi(x) = \varphi(g(x)) = f(g(x), g(x))$  не является  $\alpha$ -суперпозицией функций из  $F$ : функция  $g(x)$  подставляется не только вместо первого аргумента функции  $f$ , но и вместо ее второго аргумента. В то же время функция  $\psi$  является  $\alpha$ -суперпозицией функций из множества  $F_1 = \{f, g, \varphi\}$ .

Множество всех функций из  $P_k$ , реализуемых (представимых)  $\alpha$ -формулами над  $F$ , называется  $\alpha$ -пополнением множества  $F$  и обозначается через  $[F]_\alpha$ . Если  $[F]_\alpha = P_k$ , то  $F$  называется  $\alpha$ -полной системой;  $\alpha$ -полная система функций  $F$  называется  $\alpha$ -базисом  $P_k$ , если  $F \setminus \{f\}$  уже не является  $\alpha$ -полной при любой  $f \in F$ . Множество  $F$  называется  $\alpha$ -замкнутым, если  $F = [F]_\alpha$ .

В [1] показано, что при  $k \geq 7$   $\alpha$ -полной является любая система функций из  $P_k$ , содержащая все подстановки из симметрической группы  $S_k$  подстановок множества  $E_k$  и любую одну квазигрупповую функцию. В [2] приведены условия  $\alpha$ -полноты систем функций  $k$ -значной логики, состоящих из функций, у которых все одноместные подфункции, полученные произвольной фиксацией всех переменных, кроме первой, являются подстановками; для  $k \geq 5$  построены  $\alpha$ -полные системы из двух бинарных операций с правым сокращением; для  $k = 2$  доказано отсутствие конечных  $\alpha$ -полных систем; для  $k \geq 3$  установлено, что в  $P_k$  отсутствуют  $\alpha$ -полные системы, состоящие из одной функции. Из последних двух результатов вытекает, что понятие  $\alpha$ -полноты сильнее понятия полноты системы функций, так как в  $P_k$  при любом  $k \geq 2$  есть полные системы, состоящие из одной функции (функция Шеффера для  $k = 2$  и функция Вебба для  $k \geq 3$ ). Другими словами, всякая  $\alpha$ -полная система функций является полной системой, но существуют полные системы функций, не являющиеся  $\alpha$ -полными.

В настоящей статье устанавливается связь между операциями  $\alpha$ -пополнения и замыкания систем функций. Для  $k = 4$  построен  $\alpha$ -базис, состоящий из двух бинарных операций на  $E_4$ . Доказано, что полная система  $T$  функций четырехзначной логики, содержащей все подстановки множества  $E_4$  и операцию сложения по модулю 4, не является  $\alpha$ -полной, но ее  $\alpha$ -пополнение  $[T]_\alpha$  будет уже  $\alpha$ -полной системой. Для  $k = 3$  также построен  $\alpha$ -базис, состоящий из двух бинарных операций на  $E_3$ .

### § 1. $\alpha$ -Пополнение и замыкание систем функций

Пусть  $F \subseteq P_k$ . Множество всех функций из  $P_k$ , которые можно реализовать формулами над  $F$ , называется замыканием множества  $F$  и обозначается через  $[F]$  (см. [3]). Каждая  $\alpha$ -формула  $\Phi$  над  $F$  является формулой над  $F$ . Поэтому верно включение  $[F]_\alpha \subseteq [F]$ . Оператор  $\alpha$ -пополнения  $[\ ]_\alpha$  обладает следующими легко проверяемыми свойствами ( $F, F_1, F_2$  — произвольные множества функций из  $P_k$ ):

- 1)  $F \subseteq [F]_\alpha$ ;
- 2) если  $F_1 \subseteq F_2$ , то  $[F_1]_\alpha \subseteq [F_2]_\alpha$ ;
- 3)  $[F]_\alpha = \bigcup \{[G]_\alpha \mid G \subseteq F, G \text{ конечно}\}$ .

Что касается равенства  $[[F]_\alpha]_\alpha = [F]_\alpha$ , то оно в общем случае не выполняется: для  $k = 4$  и множества  $F = S_4 \cup \{+\}$ , где  $+$  — операция сложения по модулю 4, ниже доказываем, что  $[F]_\alpha \neq P_4$ , но  $[[F]_\alpha]_\alpha = P_4$ . Следовательно, оператор  $\alpha$ -пополнения не является абстрактным оператором замыкания на множестве  $P_k$  (см. [4, с. 9]).

Положим  $[F]_\alpha^0 = F$  и  $[F]_\alpha^{n+1} = [[F]_\alpha^n]_\alpha$  ( $n = 0, 1, \dots$ ).

Операция  $\alpha$ -суперпозиции является частным видом операции суперпозиции. Отсюда получаем  $[F]_\alpha^n \subseteq [F]$  при любом  $n \geq 0$  и

$$\bigcup_{n \geq 0} [F]_\alpha^n \subseteq [F]. \quad (1)$$

В работе А. И. Мальцева [5] рассматриваются алгебраические операции  $\zeta$ ,  $\tau$ ,  $\Delta$ ,  $\nabla$  и  $*$  над функциями из  $P_k$ , определяемые тождествами:

$$\begin{aligned} (\zeta f)(x_1, x_2, x_3, \dots, x_n) &= f(x_2, x_3, \dots, x_n, x_1), \\ (\tau f)(x_1, x_2, x_3, \dots, x_n) &= f(x_2, x_1, x_3, \dots, x_n), \\ (\Delta f)(x_1, x_2, \dots, x_{n-1}) &= f(x_1, x_1, x_2, \dots, x_{n-1}), \\ (\nabla f)(x_1, x_2, \dots, x_{n+1}) &= f(x_2, \dots, x_{n+1}), \\ (f * g)(x_1, \dots, x_m, x_{m+1}, \dots, x_{m+n-1}) &= f(g(x_1, \dots, x_m), x_{m+1}, \dots, x_{m+n-1}), \end{aligned}$$

где  $f$ ,  $g$  — произвольные  $n$ -местная и  $m$ -местная функции из  $P_k$ . Для одноместной функции  $f$  полагают  $\zeta f = \tau f = \Delta f = f$ .

Выражения, стоящие в правых частях этих тождеств, являются  $\alpha$ -формулами над множествами  $\{f\}$  и  $\{f, g\}$ . Поэтому

$$(\zeta f), (\tau f), (\Delta f), (\nabla f) \in [\{f\}]_\alpha, \quad (f * g) \in [\{f, g\}]_\alpha. \quad (2)$$

В дальнейшем вместо выражений вида  $[\{f_1, \dots, f_m\}]_\alpha$  и  $\{f_1, \dots, f_m\}$  будем писать  $[f_1, \dots, f_m]_\alpha$  и  $[f_1, \dots, f_m]$  соответственно. Заметим, что если  $f \in F$ ,  $g \in [F]_\alpha$ , то  $f * g \in [F]_\alpha$ . В то же время для  $g * f$  имеем в общем случае только соотношение  $g * f \in [[F]_\alpha]_\alpha$ .

Как показано в [5], если функция  $f \in P_k$  является суперпозицией функций  $f_1, \dots, f_m$ , то  $f$  можно получить из  $f_1, \dots, f_m$  путем последовательного выполнения операций  $\zeta$ ,  $\tau$ ,  $\Delta$ ,  $\nabla$  и  $*$ . Отсюда и из (2) вытекает, что

$$f \in [f_1, \dots, f_m]_\alpha^n \quad (3)$$

при некотором  $n \geq 0$ . Поясним сказанное на примере. Пусть  $\varphi(x) = f(g_1(x), g_2(x), g_3(x))$ . Имеет место тождество

$$\varphi(x) = (\Delta(\Delta((\zeta((\zeta f) * g_3)) * g_2)) * g_1))(x).$$

Пусть  $F = \{f, g_1, g_2, g_3\}$ . Функция  $\varphi$  не является  $\alpha$ -суперпозицией функций из  $F$ . Положим  $h_1 = (\zeta f)$ ,  $h_2 = (h_1 * g_3)$ ,  $h_3 = (\zeta h_2)$ ,  $h_4 = (h_3 * g_2)$ ,  $h_5 = (\zeta h_4)$ ,  $h_6 = (h_5 * g_1)$ ,  $h_7 = (\Delta h_6)$ ,  $h_8 = (\Delta h_7)$ . Легко видеть, что  $h_i \in [F]_\alpha^i$  ( $i = 1, \dots, 8$ ). Имеем

$$\begin{aligned} h_8(x) &= (\Delta h_7)(x) = h_7(x, x) = (\Delta h_6)(x, x) = h_6(x, x, x) \\ &= (h_5 * g_1)(x, x, x) = h_5(g_1(x), x, x) = (\zeta h_4)(g_1(x), x, x) \\ &= h_4(x, x, g_1(x)) = (h_3 * g_2)(x, x, g_1(x)) = h_3(g_2(x), x, g_1(x)) \\ &= (\zeta h_2)(g_2(x), x, g_1(x)) = h_2(x, g_1(x), g_2(x)) \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} &= (h_1 * g_3)(x, g_1(x), g_2(x)) = h_1(g_3(x), g_1(x), g_2(x)) \\ &= (\zeta f)(g_3(x), g_1(x), g_2(x)) = f(g_1(x), g_2(x), g_3(x)) = \varphi(x). \end{aligned}$$

Таким образом,  $\varphi \in [F]_\alpha^8$ .

Ввиду (3) получаем

$$[F] \subseteq \bigcup_{n \geq 0} [F]_\alpha^n. \quad (4)$$

В силу (1) и (4) справедливо следующее утверждение.

**Предложение 1.**  $[F] = \bigcup_{n \geq 0} [F]_\alpha^n$ .

Пусть  $F_0 = F$  и  $F_n = [F]_\alpha^n$  при  $n \geq 1$ . Имеем

$$F = F_0 \subseteq F_1 \subseteq F_2 \subseteq \dots \subseteq F_n \subseteq \dots \subseteq [F] \quad (5)$$

и

$$\bigcup_{n \geq 0} F_n = [F]. \quad (6)$$

Если при некотором  $n$  выполняется равенство  $F_n = F_{n+1}$ , то  $F_{n+1} = [F_n]_\alpha = [F_{n+1}]_\alpha = F_{n+2}$  и цепь (5) стабилизируется:  $F_n = F_{n+1} = F_{n+2} = \dots$ . Отсюда и из (5), (6) получаем равенство

$$F_n = [F]. \quad (7)$$

Наименьшее  $n$  такое, что верно (7), назовем  $\alpha$ -глубиной множества  $F$  в  $[F]$ . Если такого  $n$  не существует, то считаем, что  $\alpha$ -глубина множества  $F$  в  $[F]$  бесконечна. Если  $\alpha$ -глубина  $F$  конечна и равна  $n$ , то имеем цепь строгих включений  $F = F_0 \subset F_1 \subset F_2 \subset \dots \subset F_n = [F]$ .

Если множество  $F$  замкнуто, т. е.  $F = [F]$ , то в силу включений  $F \subseteq [F]_\alpha \subseteq [F]$  имеем равенства  $F = [F]_\alpha = [F]$  и поэтому  $F$   $\alpha$ -замкнуто. Обратно, если  $F$   $\alpha$ -замкнуто, то  $F_0 = F = [F]_\alpha = F_1$ , откуда получаем  $F_1 = F_2$ ,  $F_2 = F_3, \dots$  и  $[F] = \bigcup_{n \geq 0} F_n = F$ , т. е.  $F$  замкнуто. Таким образом, верно следующее утверждение.

**Предложение 2.** Множество  $F$   $\alpha$ -замкнуто тогда и только тогда, когда  $F$  замкнуто.

## § 2. Группы $G_F$ и $L_n(F)$

Приведем необходимые для дальнейшего определения и обозначения. Будем опираться на работу [2].

Пусть  $\mathbb{N} = \{1, 2, 3, \dots\}$  — множество натуральных чисел. Полную полугруппу преобразований множества  $E_k$ , симметрическую и знакопеременную группы подстановок на  $E_k$  обозначим через  $\mathcal{F}_k$ ,  $S_k$  и  $A_k$  соответственно. Пусть  $\mathcal{F}_k^m$  —  $m$ -я декартова степень полугруппы  $\mathcal{F}_k$ . Всюду далее будем предполагать, что элементы  $g = (g_1, \dots, g_m)$  полугруппы  $\mathcal{F}_k^m$  действуют на элементы  $\alpha = (a_1, \dots, a_m)$  из  $E_k^m$  «покоординатно»:

$$\alpha g = (a_1 g_1, \dots, a_m g_m).$$

Будем использовать следующее обозначение:  $\overline{m, n} = \{m, m+1, \dots, n\}$ , где  $m, n \in \mathbb{Z}$  и  $m < n$ .

Пусть  $G_1, \dots, G_m$  — множества и  $G = G_1 \times \dots \times G_m$  — их декартово произведение. Для каждого  $i \in \overline{1, m}$  обозначим через  $\pi_i$  отображение проектирования  $G$  на сомножитель  $G_i$ : если  $g \in G$ ,  $g = (g_1, \dots, g_m)$ , то  $g\pi_i = g_i$ .

Для произвольной группы  $(G, \cdot)$  запись  $H \leq G$  означает, что  $H$  — подгруппа группы  $G$ . Пишем  $H \trianglelefteq G$ , если  $H$  — нормальная подгруппа (нормальный делитель) группы  $G$ . Через  $\langle B \rangle$  обозначаем подгруппу группы  $G$ , порождаемую множеством  $B$ . Для  $g, h \in G$  полагаем  $[g, h] = g^{-1}h^{-1}gh$ ,  $g^h = h^{-1}gh$ . Здесь  $[g, h]$  — коммутатор элементов  $g$  и  $h$ ,  $g^h$  — результат трансформирования элемента  $g$  элементом  $h$ .

Пусть  $G$  — подпрямое произведение групп  $G_1, \dots, G_m$ . В этом случае пишем  $G \leq_s G_1 \times G_2 \times \dots \times G_m$ . Для каждого  $i, i \in \overline{1, m}$ , через  $G^{(i)}$  обозначаем следующую подгруппу группы  $G$ :

$$G^{(i)} = \{g \in G \mid \forall r \in \overline{1, m} \setminus \{i\} (g\pi_r = e_r)\},$$

где  $e_r$  — единица группы  $G_r$ . Ясно, что  $G^{(i)} \trianglelefteq G$  и  $|G^{(i)} \cap G^{(j)}| = 1$  при  $i \neq j$ . Группа  $G$  содержит внутреннее прямое произведение  $G^{(1)}G^{(2)} \dots G^{(m)}$ . Пусть  $D_i = G^{(i)}\pi_i$ . Легко видеть, что

$$D_i \cong G^{(i)}, \quad D_i \trianglelefteq G_i \quad (i = 1, 2, \dots, m), \quad (8)$$

$$D_1 \times D_2 \times \dots \times D_m \leq G. \quad (9)$$

Подстановки  $g, h \in S_k$  умножаем согласно равенству  $(gh)(x) = h(g(x))$  ( $x \in E_k$ ).

Для каждого  $n$  зафиксируем на  $E_k^n$  линейный порядок  $<$ . При  $n = 1$  этот порядок совпадает с естественным порядком на  $E_k$ :  $0 < 1 < \dots < k - 1$ . Если элементы  $\alpha_1, \alpha_2, \dots, \alpha_m$  ( $m = k^n$ ) множества  $E_k^n$  упорядочены так, что  $\alpha_1 < \alpha_2 < \dots < \alpha_m$ , то элементы множества  $E_k^{n+1}$  выписываем в следующем порядке:

$$\begin{aligned} \alpha_1 0 < \alpha_2 0 < \dots < \alpha_m 0 < \alpha_1 1 < \alpha_2 1 < \dots < \alpha_m 1 < \\ \dots < \alpha_1(k-1) < \alpha_2(k-1) < \dots < \alpha_m(k-1). \end{aligned}$$

Другими словами, если  $\alpha, \beta \in E_k^n$ ,  $\alpha = (a_1, \dots, a_n)$ ,  $\beta = (b_1, \dots, b_n)$ , то  $\alpha < \beta$  тогда и только тогда, когда  $\alpha_j < \beta_j$  при некотором  $j$  и  $\alpha_r = \beta_r$  при всех  $r \in \overline{j+1, n}$ . При указанном линейном порядке любое отображение  $f$  множества  $E_k^n$  в произвольное множество  $Y$  однозначно определяется своим табличным заданием, т. е. строкой  $\bar{f} \in Y^m$  ( $m = k^n$ ),

$$\bar{f} = (f(\alpha_1), f(\alpha_2), \dots, f(\alpha_m)).$$

Пусть  $F = \{f_i(x_1, \dots, x_{n_i}) \mid i \in \overline{1, L}\}$  — конечная непустая система функций из  $P_k$ . Множество  $[F]_\alpha$  замкнуто относительно операции добавления и удаления фиктивных переменных. Поэтому можно считать, что  $F \subseteq P_k(N)$ ,  $N = \max\{n_1, n_2, \dots, n_L\}$ .

Пусть  $M_n$  — множество  $n$ -местных функций из  $P_k$ , реализуемых  $\alpha$ -формулами над  $F$ , в которые входят лишь переменные из множества  $\{x_1, x_2, \dots, x_n\}$ . Каждая функция  $f(x_1, \dots, x_n)$  из  $M_n$  может быть представлена в виде

$$\begin{aligned} f(x_1, \dots, x_n) = f_{j_t}(f_{j_{t-1}}(\dots f_{j_2}(f_{j_1}(x_{i_0}, \dots, x_{i_{N-1}}), \\ x_{i_N}, \dots, x_{i_{2N-2}}) \dots), x_{i_{(N-1)(t-1)+1}}, \dots, x_{i_{(N-1)t}}), \end{aligned} \quad (10)$$

где  $j_s \in \overline{1, L}$ ,  $i_r \in \overline{1, n}$ ,  $t \in \mathbb{N}$ . Ясно, что  $[F]_\alpha = \bigcup_{n=1}^{\infty} M_n$ .

Для произвольных  $m \in \mathbb{N}$ , функции  $f \in P_k(m)$  и вектора  $\alpha = (a_1, \dots, a_{m-1}) \in E_k^{m-1}$  через  $f^{(a_1, \dots, a_{m-1})}$  или просто  $f^{(\alpha)}$  обозначим одноместную подфункцию  $f(x, a_1, \dots, a_{m-1})$ . Так как  $f^{(\alpha)} \in \mathcal{F}_k$ , а элементы из  $\mathcal{F}_k$  действуют на элементы из  $E_k$  справа, то  $f(x_1, \dots, x_m) = x_1 f^{(x_2, \dots, x_m)}$ . Представление (10) можно переписать в виде

$$f(x_1, \dots, x_n) = x_{i_0} f_{j_1}^{(x_{i_1}, \dots, x_{i_{N-1}})} \dots f_{j_t}^{(x_{i_{(t-1)(N-1)+1}}, \dots, x_{i_{t(N-1)}})}. \quad (11)$$

Пусть  $\xi_j^{(i_1, \dots, i_{N-1})}(x_1, \dots, x_n) = f_j^{(x_{i_1}, \dots, x_{i_{N-1}})}$  для  $j \in \overline{1, L}$ ,  $i_1, \dots, i_{N-1} \in \overline{1, n}$ ,

$$\delta_{i_0}(x_1, \dots, x_n) = x_{i_0} \quad (i_0 \in \overline{1, n}).$$

Для  $\alpha \in E_k^n$ ,  $\alpha = (a_1, \dots, a_n)$ , через  $(\alpha)_{i_1, \dots, i_{N-1}}$  обозначим вектор  $(a_{i_1}, \dots, a_{i_{N-1}}) \in E_k^{N-1}$ . Тогда

$$\xi_j^{(i_1, \dots, i_{N-1})}(\alpha) = f_j^{((\alpha)_{i_1, \dots, i_{N-1}})} \in \mathcal{F}_k, \quad \delta_{i_0}(\alpha) = (\alpha)_{i_0} \in E_k.$$

Имеем  $\xi_j^{(i_1, \dots, i_{N-1})} : E_k^n \rightarrow \mathcal{F}_k$ ,  $\delta_{i_0} : E_k^n \rightarrow E_k$ . Из (11) получаем

$$\begin{aligned} f(\alpha) &= (\alpha)_{i_0} f_{j_1}^{((\alpha)_{i_1, \dots, i_{N-1}})} \dots f_{j_t}^{((\alpha)_{i_{(t-1)(N-1)+1}, \dots, i_{t(N-1)}})} \\ &= \delta_{i_0}(\alpha) \xi_{j_1}^{(i_1, \dots, i_{N-1})}(\alpha) \dots \xi_{j_t}^{(i_{(t-1)(N-1)+1}, \dots, i_{t(N-1)})}(\alpha). \end{aligned}$$

Отсюда видно, что для табличного задания  $\bar{f}$  функции  $f$  имеет место равенство

$$\bar{f} = \bar{x}_{i_0} \bar{\xi}_{j_1}^{(i_1, \dots, i_{N-1})} \dots \bar{\xi}_{j_t}^{(i_{(t-1)(N-1)+1}, \dots, i_{t(N-1)})}, \quad (12)$$

где  $t, i_0, i_1, \dots, i_{t(N-1)}, j_1, \dots, j_t$  те же, что и в (10),  $\bar{x}_{i_0}$  — табличное задание функции  $\delta_{i_0}(x_1, \dots, x_n)$ ,  $\bar{\xi}_j^{(\nu_1, \dots, \nu_{N-1})}$  — табличное задание отображения  $\xi_j^{(\nu_1, \dots, \nu_{N-1})}(x_1, \dots, x_n)$ ,  $\nu_1, \dots, \nu_{N-1} \in \overline{1, n}$ . Ясно, что  $\bar{x}_{i_0} \in E_k^m$ ,  $\bar{\xi}_j^{(\nu_1, \dots, \nu_{N-1})} \in \mathcal{F}_k^m$ , где  $m = k^n$ . Таким образом, любая функция  $f \in M_n$  имеет табличное задание вида (12), и, наоборот, функция с табличным заданием (12) принадлежит  $M_n$ . Множество  $\{\bar{f} \mid f \in M_n\}$  обозначим через  $\overline{M}_n$ .

Пусть  $L_n(F)$  — подполугруппа полугруппы  $\mathcal{F}_k^{k^n}$ , порожденная элементами  $\bar{\xi}_j^{(\nu_1, \dots, \nu_{N-1})}$ ,  $j \in \overline{1, L}$ ,  $\nu_1, \dots, \nu_{N-1} \in \overline{1, n}$ . Вместо  $L_n(F)$  будем писать просто  $L_n$ , если ясно, о каком множестве  $F$  идет речь. Множество  $\overline{M}_n$  является объединением орбит полугруппы  $L_n$ , содержащих табличные задания  $\bar{x}_1, \dots, \bar{x}_n \in E_k^{k^n}$ :

$$\overline{M}_n = \bigcup_{i=1}^n \{\bar{x}_i \bar{\xi} \mid \bar{\xi} \in L_n\} = \bigcup_{i=1}^n \bar{x}_i L_n.$$

Очевидно, что система  $F$   $\alpha$ -полна тогда и только тогда, когда множество  $\overline{M}_n$  совпадает со всем множеством  $E_k^{k^n}$  при любом  $n$ . В частности,  $[F]_\alpha = P_k$ , если  $L_n$  транзитивна на  $E_k^{k^n}$  при любом  $n$ .

Через  $P_k^{[1]}$  обозначим совокупность всех функций  $f$  из  $P_k$  со свойством: для любого  $\alpha$  одноместная подфункция  $f^{(\alpha)}$  является подстановкой из группы  $S_k$ .

Если  $F \subseteq P_k^{[1]}$ , то каждое отображение  $\xi_j^{(\nu_1, \dots, \nu_{N-1})}$  принимает значения не во всей полугруппе  $\mathcal{F}_k$ , а лишь в  $S_k$ , и  $L_n$  — подгруппа в  $S_k^{k^n}$ . В этом случае для  $\alpha$ -полноты системы  $F$  достаточно, чтобы группа  $L_n$  была транзитивна на  $E_k^{k^n}$  при всех  $n$ . Далее предполагаем, что  $F \subseteq P_k^{[1]}$ . Через  $G_F$  обозначим

подгруппу группы  $S_k^{k^{N-1}}$ , порожденную наборами  $(f_j^{(\alpha_1)}, f_j^{(\alpha_2)}, \dots, f_j^{(\alpha_{k^{N-1}})})$ ,  $j = 1, 2, \dots, L$ , а через  $G_F^{(\alpha)}$ ,  $\alpha \in E_k^{N-1}$ , — подгруппу из  $S_k$ , порожденную подстановками  $f_1^{(\alpha)}, f_2^{(\alpha)}, \dots, f_L^{(\alpha)}$ . Отметим, что  $G_F$  — подпрямое произведение групп  $G_F^{(\alpha)}$ ,  $\alpha \in E_k^{N-1}$ . Кроме того,  $G_F \leq L_{N-1}$ , а при  $N = 2$  группы  $G_F$  и  $L_{N-1}$  порождаются одними и теми же элементами и поэтому справедливы равенства  $G_F = L_{N-1} = L_1$ .

Пусть  $n \geq N - 1$ . Положим  $L_{n,i} = L_n \pi_i$  ( $i = 1, \dots, k^n$ ). Тогда  $L_{n,i} \leq S_k$  и  $L_n \leq L_{n,1} \times L_{n,2} \times \dots \times L_{n,k^n}$ . Нетрудно проверить, что для каждого  $i$ ,  $1 \leq i \leq k^n$ , найдутся наборы  $\alpha_{i,1}, \dots, \alpha_{i,s_i} \in E_k^{N-1}$  ( $s_i \geq 1$ ) такие, что  $L_{n,i} = \langle G_F^{(\alpha_{i,1})}, \dots, G_F^{(\alpha_{i,s_i})} \rangle$ . Иными словами, каждая группа  $L_{n,i}$  порождается элементами  $f_1^{(\alpha_{i,1})}, \dots, f_L^{(\alpha_{i,1})}, \dots, f_1^{(\alpha_{i,s_i})}, \dots, f_L^{(\alpha_{i,s_i})}$ . В частности,

$$G_F^{(\alpha)} \leq L_{n,i} \tag{13}$$

при некотором  $\alpha \in E_k^{N-1}$ .

Пусть  $L_n^{(i)} = \{g \in L_n \mid \forall j \in \overline{1, k^n} \setminus \{i\} (g\pi_i = e)\}$ ,  $D_i = L_n^{(i)} \pi_i$ ,  $1 \leq i \leq k^n$ . Тогда

$$D_i \cong L_n^{(i)}, \quad D_i \leq L_{n,i} \quad (i = 1, 2, \dots, k^n), \tag{14}$$

$$D_1 \times D_2 \times \dots \times D_{k^n} \leq L_n. \tag{15}$$

Для  $N = 2$  отметим связь между группами  $L_n$  и  $L_{n+1}$ . Пусть  $B_n$  и  $B_{n+1}$  — множества порождающих элементов групп  $L_n$  и  $L_{n+1}$  соответственно,  $\alpha_1 < \alpha_2 < \dots < \alpha_{k^n}$  — все элементы множества  $E_k^n$ ,  $\tilde{\alpha}_1 < \tilde{\alpha}_2 < \dots < \tilde{\alpha}_{k^{n+1}}$  — все элементы множества  $E_k^{n+1}$ . Для любого  $i$  ( $i = 1, \dots, k^n$ ) выполняются равенства

$$\tilde{\alpha}_i = \alpha_i 0, \quad \tilde{\alpha}_{k^n+i} = \alpha_i 1, \quad \tilde{\alpha}_{2 \cdot k^n+i} = \alpha_i 2, \dots, \tilde{\alpha}_{(k-1) \cdot k^n+i} = \alpha_i (k-1).$$

Множество  $B_n$  состоит из элементов  $\bar{\xi}_{j,n}^{(i)} = (f_j^{((\alpha_1)_i)}, \dots, f_j^{((\alpha_{k^n})_i)})$ , где  $j \in \overline{1, L}$ ,  $i \in \overline{1, n}$ , а множество  $B_{n+1}$  — из элементов  $\bar{\xi}_{j,n+1}^{(i)} = (f_j^{((\tilde{\alpha}_1)_i)}, \dots, f_j^{((\tilde{\alpha}_{k^{n+1}})_i)})$ , где  $j \in \overline{1, L}$ ,  $i \in \overline{1, n+1}$ . Отсюда

1) при  $i \leq n$

$$\bar{\xi}_{j,n+1}^{(i)} = \underbrace{(\bar{\xi}_{j,n}^{(i)}, \dots, \bar{\xi}_{j,n}^{(i)})}_k;$$

2) при  $i = n + 1$  получаем «новые» векторы:

$$\bar{\xi}_{j,n+1}^{(n+1)} = \underbrace{(f_j^{(0)}, \dots, f_j^{(0)})}_{k^n} \underbrace{(f_j^{(1)}, \dots, f_j^{(1)})}_{k^n}, \dots, \underbrace{(f_j^{(k-1)}, \dots, f_j^{(k-1)})}_{k^n}.$$

Поэтому верны следующие утверждения:

3) если  $g \in L_n$ , то

$$\underbrace{(g, \dots, g)}_k \in L_{n+1}; \tag{16}$$

4) если  $(g_0, g_1, \dots, g_{k-1}) \in L_1$ , то

$$\underbrace{(g_0, \dots, g_0)}_{k^n} \underbrace{(g_1, \dots, g_1)}_{k^n}, \dots, \underbrace{(g_{k-1}, \dots, g_{k-1})}_{k^n} \in L_{n+1}. \tag{17}$$

§ 3.  $\alpha$ -Базис для  $k = 4$ 

Фиксируем обозначения некоторых подстановок из  $S_4$ , записывая их в виде произведения независимых циклов:  $e$  — тождественная подстановка,  $a = (01)(23)$ ,  $b = (02)(13)$ ,  $c = (03)(12)$ ,  $\sigma = (0123)$ ,  $\tau = (01)$ ,  $\rho = (02)$ ,  $\pi = (03)$ ,  $\alpha = (012)$ ,  $\beta = (013)$ ,  $\gamma = (123)$ . Группа  $S_4$  имеет всего две собственные нормальные подгруппы:  $K_4$  и  $A_4$ , где  $K_4 = \{e, a, b, c\}$  — абелева подгруппа, называемая *группой Клейна* или *четверной группой*.

Пусть  $F = \{f_1(x_1, x_2), f_2(x_1, x_2)\}$ , где бинарные операции  $f_1$  и  $f_2$  заданы таблицами Кэли:

$$\begin{array}{c|cccc} f_1 & 0 & 1 & 2 & 3 \\ \hline 0 & 1 & 1 & 1 & 0 \\ 1 & 2 & 2 & 0 & 2 \\ 2 & 3 & 3 & 2 & 3 \\ 3 & 0 & 0 & 3 & 1 \end{array} \quad \begin{array}{c|cccc} f_2 & 0 & 1 & 2 & 3 \\ \hline 0 & 1 & 0 & 1 & 1 \\ 1 & 0 & 2 & 2 & 2 \\ 2 & 2 & 3 & 3 & 3 \\ 3 & 3 & 1 & 0 & 0 \end{array} \quad (18)$$

Бинарные операции  $f_1$  и  $f_2$  являются операциями с правым сокращением:  $f_i(x, z) = f_i(y, z) \implies x = y$  ( $i = 1, 2$ ) для любых  $x, y, z \in E_4$ .

Все правые трансляции группоидов  $(E_4, f_1)$  и  $(E_4, f_2)$  являются подстановками множества  $E_4$ . Обозначим через  $R_0^{(i)}, R_1^{(i)}, R_2^{(i)}, R_3^{(i)}$  все правые трансляции группоида  $(E_4, f_i)$  ( $i = 1, 2$ ). Имеем  $R_0^{(1)} = R_1^{(1)} = \sigma$ ,  $R_2^{(1)} = \tau$ ,  $R_3^{(1)} = \gamma$ ,  $R_0^{(2)} = \tau$ ,  $R_1^{(2)} = \gamma$ ,  $R_2^{(2)} = R_3^{(2)} = \sigma$ . Отметим равенство  $\gamma = \sigma\tau$ .

Группа  $G_F$  порождается элементами

$$g_1 = (f_1^{(0)}, f_1^{(1)}, f_1^{(2)}, f_1^{(3)}) = (\sigma, \sigma, \tau, \gamma), \quad g_2 = (f_2^{(0)}, f_2^{(1)}, f_2^{(2)}, f_2^{(3)}) = (\tau, \gamma, \sigma, \sigma).$$

Для групп  $G_F^{(i)}$ ,  $i \in E_4$ , имеем

$$G_F^{(0)} = \langle \sigma, \tau \rangle = S_4, \quad G_F^{(1)} = \langle \sigma, \gamma \rangle = \langle \sigma, \sigma\tau \rangle = S_4,$$

$$G_F^{(2)} = \langle \tau, \sigma \rangle = S_4, \quad G_F^{(3)} = \langle \gamma, \sigma \rangle = \langle \sigma\tau, \sigma \rangle = S_4.$$

Таким образом,  $G_F \leq_s S_4 \times S_4 \times S_4 \times S_4$ , т. е.  $G_F$  — подпрямое произведение четырех экземпляров группы  $S_4$ . Так как  $N = 2$ , то группа  $L_1$  порождается теми же элементами, что и группа  $G_F$ . Поэтому  $L_1 = \langle g_1, g_2 \rangle = G_F \leq_s S_4^4$ .

**Лемма 1.**  $K_4 \times A_4 \times K_4 \times A_4 \leq L_1(F)$ .

**Доказательство.** Из равенств  $G_F^{(\alpha)} = S_4$ ,  $\alpha \in E_4$ , и (13) получаем  $L_{1,i} = S_4$  ( $i \in \overline{1,4}$ ). Пусть  $D_i = L_1^{(i)} \pi_i$ ,  $i = 1, \dots, 4$ . Ввиду соотношений (14) и (15) имеем

$$D_i \trianglelefteq S_4 \quad (i = 1, 2, 3, 4), \quad (19)$$

$$D_1 \times D_2 \times D_3 \times D_4 \leq L_1. \quad (20)$$

Так как  $g_1^4 = (e, e, e, \gamma) \in L_1$ ,  $g_2^4 = (e, \gamma, e, e) \in L_1$ , то  $\gamma \in D_2$  и  $\gamma \in D_4$ . Отсюда и из (19) следует, что

$$A_4 \leq D_2 \quad \text{и} \quad A_4 \leq D_4. \quad (21)$$

Напомним, что все неединичные нормальные подгруппы группы  $S_4$  исчерпываются списком  $K_4, A_4, S_4$ . Из (21) получаем, в частности, соотношения  $(e, b, e, e)$



$\in L_1$ ,  $(e, e, e, b) \in L_1$ . Далее,  $g_1^6 = (b, b, e, e) \in L_1$ ,  $g_2^6 = (e, e, b, b) \in L_1$ . Учитывая равенство  $b^2 = e$ , из последних соотношений получаем  $(b, e, e, e) \in L_1$ ,  $(e, e, b, e) \in L_1$ , откуда

$$K_4 \leq D_1 \quad \text{и} \quad K_4 \leq D_3. \quad (22)$$

Из (20)–(22) следует, что

$$K_4 \times A_4 \times K_4 \times A_4 \leq L_1.$$

Лемма 1 доказана.  $\square$

**Лемма 2.**  $K_4^{4^n} \leq L_n(F)$  при всех  $n \geq 1$ .

ДОКАЗАТЕЛЬСТВО проведем индукцией по  $n$ . При  $n = 1$  утверждение леммы следует из леммы 1. Пусть утверждение верно для  $n$ , покажем, что оно верно для  $n + 1$ . По предположению индукции

$$K_4^{4^n} \leq L_n. \quad (23)$$

Обозначим через  $e_{i,h}$  ( $i = 1, \dots, 4^n, h \in S_4$ ) вектор из  $S_4^{4^n}$ , у которого  $i$ -я компонента равна  $h$ , а остальные компоненты равны  $e$ . Через  $p_h$  ( $h \in S_4$ ) обозначим вектор  $p_h = \underbrace{(h, \dots, h)}_{4^n}$ .

Из равенств  $G_F^{(\alpha)} = S_4$ ,  $\alpha \in E_4$ , и (13) получаем  $L_{n+1,i} = S_4$  ( $i \in \overline{1, 4^{n+1}}$ ). Пусть  $D_i = L_{n+1}^{(i)} \pi_i$  ( $i = 1, \dots, 4^{n+1}$ ). Ввиду соотношений (14) и (15) имеем

$$D_i \leq S_4 \quad (i = 1, 2, \dots, 4^{n+1}), \quad (24)$$

$$D_1 \times D_2 \times \dots \times D_{4^{n+1}} \leq L_{n+1}. \quad (25)$$

Пусть

$$\bar{g}_1 = \underbrace{(\sigma, \dots, \sigma)}_{4^n}, \underbrace{(\sigma, \dots, \sigma)}_{4^n}, \underbrace{(\tau, \dots, \tau)}_{4^n}, \underbrace{(\gamma, \dots, \gamma)}_{4^n} = (p_\sigma, p_\sigma, p_\tau, p_\gamma),$$

$$\bar{g}_2 = \underbrace{(\tau, \dots, \tau)}_{4^n}, \underbrace{(\gamma, \dots, \gamma)}_{4^n}, \underbrace{(\sigma, \dots, \sigma)}_{4^n}, \underbrace{(\sigma, \dots, \sigma)}_{4^n} = (p_\tau, p_\gamma, p_\sigma, p_\sigma).$$

Ввиду (17)  $\bar{g}_1, \bar{g}_2 \in L_{n+1}$ . Имеем

$$\bar{g}_1^4 = (p_e, p_e, p_e, p_e) = \underbrace{(e, \dots, e)}_{4^n}, \underbrace{(e, \dots, e)}_{4^n}, \underbrace{(e, \dots, e)}_{4^n}, \underbrace{(\gamma, \dots, \gamma)}_{4^n} \in L_{n+1},$$

$$\bar{g}_2^4 = (p_e, p_\gamma, p_e, p_e) = \underbrace{(e, \dots, e)}_{4^n}, \underbrace{(\gamma, \dots, \gamma)}_{4^n}, \underbrace{(e, \dots, e)}_{4^n}, \underbrace{(e, \dots, e)}_{4^n} \in L_{n+1}.$$

Далее,

$$[\sigma, \tau] = \alpha, \quad [\sigma, \gamma] = \alpha, \quad [\tau, \sigma] = \alpha^2, \quad [\gamma, \sigma] = \alpha^2, \quad [\bar{g}_1, \bar{g}_2] = (p_\alpha, p_\alpha, p_{\alpha^2}, p_{\alpha^2}) \in L_{n+1}.$$

В силу (23) вектор

$$e_{i,a} = (e, \dots, e, a_i, e, \dots, e),$$

где  $a = (01)(23) \in K_4$ , принадлежит  $L_n$ . Ввиду (16)

$$\bar{e}_{i,a} = (e_{i,a}, e_{i,a}, e_{i,a}, e_{i,a}) \in L_{n+1}.$$

Имеем

$$a^\gamma = \gamma^{-1} a \gamma = b, \quad b \in K_4, \quad [\bar{e}_{i,a}, \bar{g}_1^4] = (p_e, p_e, p_e, e_{i,c}) \in L_{n+1},$$

$$[\bar{e}_{i,a}, \bar{g}_2^4] = (p_e, e_{i,c}, p_e, p_e) \in L_{n+1}.$$

Отсюда  $c \in D_j$  при  $j = 4^n + i$  и  $j = 3 \cdot 4^n + i$  ( $i = 1, \dots, 4^n$ ). Ввиду (24) при этих  $j$  имеем соотношение

$$K_4 \leq D_j. \quad (26)$$

Запишем

$$\bar{e}_{i,a}^{[\bar{g}_1, \bar{g}_2]} = (e_{i,c}, e_{i,c}, e_{i,b}, e_{i,b}) \in L_{n+1}.$$

Ввиду (16) и (23) векторы  $\bar{e}_{i,b} = (e_{i,b}, e_{i,b}, e_{i,b}, e_{i,b})$  и  $\bar{e}_{i,c} = (e_{i,c}, e_{i,c}, e_{i,c}, e_{i,c})$  принадлежат  $L_{n+1}$ . Умножая их на вектор  $(e_{i,c}, e_{i,c}, e_{i,b}, e_{i,b})$ , получим

$$(e_{i,a}, e_{i,a}, p_e, p_e) \in L_{n+1}, \quad (p_e, p_e, e_{i,a}, e_{i,a}) \in L_{n+1}.$$

В силу (26) имеем

$$(p_e, e_{i,a}, p_e, p_e) \in L_{n+1}, \quad (p_e, p_e, p_e, e_{i,a}) \in L_{n+1}.$$

Поэтому

$$(e_{i,a}, p_e, p_e, p_e) \in L_{n+1}, \quad (p_e, p_e, e_{i,a}, p_e) \in L_{n+1}$$

и, следовательно,

$$K_4 \leq D_j \quad (27)$$

при  $j = i$  и  $j = 2 \cdot 4^n + i$  ( $i = 1, \dots, 4^n$ ). Из (25)–(27) вытекает, что  $K_4^{4^{n+1}} \leq L_{n+1}$ . Лемма 2 доказана.  $\square$

Группа  $K_4$  транзитивна на  $E_4$ . Согласно лемме 2 группа  $L_n$  транзитивна на  $E_4^{4^n}$  при любом  $n \geq 1$ . Поэтому верно следующее предложение.

**Теорема 1.** Система функций  $F = \{f_1, f_2\}$ , где  $f_1$  и  $f_2$  заданы таблицами (18),  $\alpha$ -полна.

Поскольку при любом  $k$  в  $P_k$  нет  $\alpha$ -полных систем, состоящих из одной функции [2, теорема 3], то система  $F = \{f_1, f_2\}$  является  $\alpha$ -базисом.

Рассмотрим теперь систему функций  $T = \{+\} \cup S_4$ , где  $+$  — операция сложения по модулю 4, определенная на  $E_4$ .

Группа  $L_1(T)$  порождается в данном случае наборами  $(e, \sigma, \sigma^2, \sigma^3)$ ,  $(h, h, h, h)$ , где  $h \in S_4$ . Легко видеть, что  $G_T^{(\alpha)} = S_4$  при любом  $\alpha \in E_4$ .

**Лемма 3.**  $K_4 \times K_4 \times K_4 \times K_4 \leq L_1(T)$ .

Доказательство. Из равенств  $G_F^{(\alpha)} = S_4$ ,  $\alpha \in E_4$ , и (13) получаем  $L_{1,i} = S_4$  ( $i \in \overline{1,4}$ ). Пусть  $D_i = L_1^{(i)} \pi_i$ ,  $i \in \overline{1,4}$ . Ввиду соотношений (14) и (15) имеем

$$D_i \leq S_4 \quad (i = 1, 2, 3, 4), \quad (28)$$

$$D_1 \times D_2 \times D_3 \times D_4 \leq L_1. \quad (29)$$

Пусть  $e_{i,h}$  ( $i \in \overline{1,4}$ ),  $h \in S_4$  — вектор из  $S_4^4$ , у которого  $i$ -я компонента равна  $h$ , а остальные компоненты равны  $e$ . Через  $p_h$  ( $h \in S_4$ ) обозначим вектор  $p_h = (h, h, h, h)$ . Пусть  $g_1 = (e, \sigma, \sigma^2, \sigma^3)$ . Имеем

$$g_1 = (e, a\rho, b, c\rho), \quad p_\rho = (\rho, \rho, \rho, \rho), \quad g_1^2 = (e, b, e, b),$$

$$g_2 = g_1 \cdot p_\rho = (\rho, a, (13), c), \quad p_\beta = (\beta, \beta, \beta, \beta),$$

$$[\rho, \beta] = [(02), (013)] = (02) \cdot (02)^{(013)} = (02) \cdot (12) = (012) = \alpha,$$

$$[a, \beta] = a \cdot a^\beta = a \cdot b = c,$$

$$\begin{aligned}
[(13), \beta] &= (13) \cdot (13)^{(013)} = (13) \cdot (30) = (310) = \beta^2, \\
[c, \beta] &= c \cdot c^\beta = c \cdot a = b, \\
g_3 &= [g_2, p_\beta] = g_2^{-1} p_\beta^{-1} g_2 p_\beta = (\alpha, c, \beta^2, b), \quad g_3^3 = (e, c, e, b), \\
g_3^3 \cdot g_1^2 &= (e, a, e, e) = e_{2,a}, \quad a \in D_2, \quad K_4 \leq D_2, \\
e_{2,b} &= (e, b, e, e) \in L_1, \\
e_{2,b} \cdot g_1^2 &= (e, e, e, b) = e_{4,b}, \quad b \in D_4, \quad K_4 \leq D_4, \\
g_1^3 &= (e, \sigma^3, \sigma^2, \sigma) = (e, c\rho, b, a\rho), \quad p_c = (c, c, c, c), \\
g_4 &= p_c \cdot g_1^3 = (c, \rho, a, (13)), \quad g_5 = [g_4, p_\beta] = (b, \alpha, c, \beta^2), \\
g_5^3 &= (b, e, c, e), \quad g_6 = g_5^3 \cdot e_{2,c} \cdot e_{4,c} = (b, c, c, c) \in L_1, \\
g_6 \cdot p_c &= (a, e, e, e) = e_{1,a}, \quad a \in D_1, \quad K_4 \leq D_1, \\
e_{1,b} &= (b, e, e, e) \in L_1, \\
e_{1,b} \cdot g_5^3 &= (e, e, c, e) \in L_1, \quad c \in D_3, \quad K_4 \leq D_3.
\end{aligned}$$

Таким образом,  $K_4 \leq D_i$  при любом  $i \in \overline{1,4}$ . Лемма 3 доказана.  $\square$

Из леммы 3 следует, что все одноместные функции из  $P_4$  входят в  $[T]_\alpha$ , т. е.  $P_4(1) \subseteq [T]_\alpha$ .

Покажем, что для двуместных функций это уже не так.

Группа  $L_2(T)$  порождается элементами

$$\begin{aligned}
\bar{g}_1 &= (g_1, g_1, g_1, g_1) = (e, \sigma, \sigma^2, \sigma^3, e, \sigma, \sigma^2, \sigma^3, e, \sigma, \sigma^2, \sigma^3, e, \sigma, \sigma^2, \sigma^3), \\
\bar{g}_2 &= (p_e, p_\sigma, p_{\sigma^2}, p_{\sigma^3}) = (e, e, e, e, \sigma, \sigma, \sigma, \sigma, \sigma^2, \sigma^2, \sigma^2, \sigma^2, \sigma^3, \sigma^3, \sigma^3, \sigma^3) \\
&= (p_e, p_\sigma, p_b, p_{\sigma^3}) = (e, e, e, e, \sigma, \sigma, \sigma, \sigma, b, b, b, b, \sigma^3, \sigma^3, \sigma^3, \sigma^3), \\
\bar{p}_h &= (p_h, p_h, p_h, p_h) = \underbrace{(h, h, h, h, h, h, h, h, h, h, h, h, h, h, h, h)}_{16},
\end{aligned}$$

где  $h \in S_4$ ,  $g_1 = (e, \sigma, \sigma^2, \sigma^3)$ ,  $p_h = (h, h, h, h)$ .

Имеем  $\bar{M}_2 = \bar{x}_1 L_2 \cup \bar{x}_2 L_2$ . Здесь

$$\bar{x}_1 = (0, 1, 2, 3, 0, 1, 2, 3, 0, 1, 2, 3, 0, 1, 2, 3), \quad \bar{x}_2 = (0, 0, 0, 0, 1, 1, 1, 1, 2, 2, 2, 2, 3, 3, 3, 3).$$

Пусть  $\bar{0} = \underbrace{(0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0)}_{16}$ . Тогда  $\bar{x}_1 = \bar{0}\bar{g}_1$ ,  $\bar{x}_2 = \bar{0}\bar{g}_2$ . Поэтому

$$\bar{M}_2 = \bar{0}L_2.$$

Исследуем группу  $L_2 = L_2(T)$ . Пусть  $H$  — подгруппа группы  $S_4^4$ , имеющая вид  $H = \{(r_1, r_2, r_1, r_2) \mid (r_1, r_2) \in K_4 \times K_4\}$ .

**Лемма 4.** Если  $s = (s_1, \dots, s_{16}) \in L_2$ , то существует элемент  $(r_1, r_2, r_1, r_2) \in H$  такой, что

$$(s_1, s_2, s_3, s_4) \cdot (r_1, r_2, r_1, r_2) = (s_9, s_{10}, s_{11}, s_{12}).$$

**Доказательство.** Группа  $L_2$  конечна. Поэтому любой ее элемент  $\bar{g}$  представим в виде произведения элементов  $\bar{g}_1, \bar{g}_2, \bar{p}_h$  ( $h \in S_4$ ). В этом произведении элементы  $\bar{g}_2$  передвинем направо в конец произведения, начиная с самого правого  $\bar{g}_2$  и используя следующие равенства:

$$\bar{g}_2 \cdot \bar{g}_1 = \bar{g}_1 \bar{g}_2 [\bar{g}_2, \bar{g}_1] = \bar{g}_1 \cdot (\bar{g}_1)^{-1} \bar{g}_2 \bar{g}_1 = \bar{g}_1 \cdot (\bar{g}_2)^{\bar{g}_1},$$

$$\bar{g}_2 \cdot \bar{p}_h = \bar{p}_h \cdot (\bar{g}_2)^{\bar{p}_h}, \quad (\bar{g}_2)^{\bar{w}} \cdot \bar{g}_1 = \bar{g}_1 \cdot (\bar{g}_2)^{\bar{w} \cdot \bar{g}_1}, \quad (\bar{g}_2)^{\bar{w}} \cdot \bar{p}_h = \bar{p}_h \cdot (\bar{g}_2)^{\bar{w} \cdot \bar{p}_h},$$

где  $\bar{w} \in L_2$ ,  $\bar{w}$  — произведение элементов вида  $\bar{g}_1$  и  $\bar{p}_h$ . Ясно, что  $\bar{w}$  имеет вид

$$\bar{w} = (w, w, w, w), \quad (30)$$

где  $w \in L_1$ . Таким образом,  $\bar{g} = \bar{u} \cdot \bar{v}$ , где  $\bar{u}$  — произведение элементов вида  $\bar{g}_1$  и  $\bar{p}_h$ , а  $\bar{v}$  — произведение элементов вида  $(\bar{g}_2)^{\bar{w}}$ , где  $\bar{w}$  вида (30). Элемент  $\bar{u}$  имеет вид  $\bar{u} = (u, u, u, u)$  ( $u \in L_1$ ).

Пусть  $\bar{H}$  — подгруппа в  $L_2$ , порожденная элементами вида

$$\bar{g}_2^{(w, w, w, w)}, \quad (31)$$

где  $w \in L_1$ . Если  $\bar{g}_2^{(w, w, w, w)} = (v_1, \dots, v_{16})$ ,  $w = (w_1, w_2, w_3, w_4)$ , то  $v_1 = v_2 = v_3 = v_4 = e$ ,  $v_9 = b^{w_1}$ ,  $v_{10} = b^{w_2}$ ,  $v_{11} = b^{w_3}$ ,  $v_{12} = b^{w_4}$ . Так как  $K_4$  — нормальная подгруппа в  $S_4$ , то  $v_9, v_{10}, v_{11}, v_{12} \in K_4$ . Рассмотрим подгруппу  $Q$  группы  $K_4^4$ , порожденную элементами

$$(v_9, v_{10}, v_{11}, v_{12}) = (b, b, b, b)^{(w_1, w_2, w_3, w_4)}, \quad (32)$$

где  $w = (w_1, w_2, w_3, w_4) \in L_1$ . Элемент  $w$  равен произведению элементов вида

$$g_1 = (e, \sigma, \sigma^2, \sigma^3), \quad p_\sigma = (\sigma, \sigma, \sigma, \sigma), \quad p_\tau = (\tau, \tau, \tau, \tau).$$

Далее,

$$\begin{aligned} \sigma &= a\rho, \quad \sigma^2 = b, \quad \sigma^3 = c\rho, \quad g_1 = (e, a\rho, b, c\rho) = (e, a, b, c) \cdot (e, \rho, e, \rho), \\ p_\sigma &= (a\rho, a\rho, a\rho, a\rho) = (a, a, a, a) \cdot (\rho, \rho, \rho, \rho). \end{aligned}$$

Выпишем нормализаторы элементов  $a, b, c \in K_4$  группы  $S_4$ :

$$N(a) = K_4 \cup \{\tau, (23), (0213), (0312)\}, \quad N(b) = K_4 \cup \{\rho, (13), (0123), (0321)\},$$

$$N(c) = K_4 \cup \{(03), (12), (0132), (0231)\}.$$

Имеем

$$a^\tau = a, \quad b^\tau = c, \quad c^\tau = b, \quad a^\rho = c, \quad b^\rho = b, \quad c^\rho = a.$$

Трансформирование элементами  $g_1, p_\sigma$  и  $p_\tau$  наборов из  $K_4^4$  совпадает с трансформированием этих наборов элементами  $p = (e, \rho, e, \rho)$ ,  $p_\rho = (\rho, \rho, \rho, \rho)$  и  $p_\tau$  соответственно:

$$\begin{aligned} (x_1, x_2, x_3, x_4)^{g_1} &= (x_1, x_2, x_3, x_4)^p = (x_1, x_2^\rho, x_3, x_4^\rho), \\ (x_1, x_2, x_3, x_4)^{p_\sigma} &= (x_1, x_2, x_3, x_4)^{p_\rho} = (x_1^\rho, x_2^\rho, x_3^\rho, x_4^\rho). \end{aligned}$$

Поэтому вместо произвольных наборов  $(w_1, w_2, w_3, w_4) \in L_1$  в (32) можно рассматривать лишь наборы из подгруппы  $R$  группы  $S_4^4$ , порожденной элементами

$$p = (e, \rho, e, \rho), \quad p_\rho = (\rho, \rho, \rho, \rho), \quad p_\tau = (\tau, \tau, \tau, \tau).$$

Очевидно, что если  $(w_1, w_2, w_3, w_4) \in R$ , то  $(w_1, w_2) = (w_3, w_4)$  и  $(w_1, w_2)$  является произведением наборов  $(e, \rho)$ ,  $(\rho, \rho)$ ,  $(\tau, \tau)$ . Пусть  $W$  — подгруппа группы  $S_4^2$ , порожденная элементами  $(e, \rho)$ ,  $(\rho, \rho)$ ,  $(\tau, \tau)$ . Ясно, что  $|W| = |R|$ . Подстановки  $e, \rho$  и  $\tau$  оставляют элемент  $3 \in E_4$  неподвижным. Поэтому их можно рассматривать как подстановки из  $S_3$ . Нетрудно проверить, что группа  $W$  содержит 36 элементов и изоморфна группе  $S_3 \times S_3$ . Отсюда  $|W| = |R| = 36$ . Легко убедиться, что имеется ровно 9 элементов вида  $(b, b)^{(w_1, w_2)}$ , где  $(w_1, w_2) \in W$ .

Это элементы  $(a, a), (a, b), (a, c), (b, a), (b, b), (b, c), (c, a), (c, b), (c, c)$ . Вместе они порождают подгруппу  $K_4 \times K_4$ . Итак, произвольный элемент  $\bar{g} \in L_2$  представим в виде  $\bar{g} = \bar{u} \cdot \bar{v}$ , где  $\bar{u}$  имеет вид  $\bar{u} = (u, u, u, u)$  ( $u \in L_1$ ), а  $\bar{v}$  — вид  $\bar{v} = (p_e, v, r, w)$ , здесь  $p_e = (e, e, e, e)$ ,  $r = (r_1, r_2, r_1, r_2)$ ,  $(r_1, r_2) \in K_4^2$ ,  $v, w \in S_4^4$ . Пусть  $u = (u_1, u_2, u_3, u_4)$ . Тогда

$$\begin{aligned} \bar{g} &= (u, u \cdot v, u \cdot r, u \cdot w), \\ u \cdot r &= (u_1 \cdot r_1, u_2 \cdot r_2, u_3 \cdot r_1, u_4 \cdot r_2) = (u_1, u_2, u_3, u_4) \cdot (r_1, r_2, r_1, r_2). \end{aligned}$$

Лемма 4 доказана.  $\square$

Покажем, что  $P_4(2) \not\subseteq [T]_\alpha$ . Рассмотрим функцию  $f(x_1, x_2)$  из  $P_4(2)$ , табличное задание которой имеет вид  $\bar{f} = (0000000010000000)$ . Пусть существует элемент  $\bar{s} \in L_2$ ,  $\bar{s} = (s_1, \dots, s_{16})$ , такой, что  $\bar{f} = \bar{0}\bar{s}$ . В силу леммы 4

$$(s_9, s_{10}, s_{11}, s_{12}) = (s_1, s_2, s_3, s_4)(r_1, r_2, r_1, r_2)$$

для некоторого набора  $(r_1, r_2) \in K_4 \times K_4$ . Имеем

$$\begin{aligned} (0000)(s_1, s_2, s_3, s_4) &= (0000), \\ (0000)(s_9, s_{10}, s_{11}, s_{12}) &= (0000)(s_1, s_2, s_3, s_4)(r_1, r_2, r_1, r_2) \\ &= (0000)(r_1, r_2, r_1, r_2) = (x, y, x, y), \end{aligned}$$

где  $x = r_1(0)$ ,  $y = r_2(0)$ . При любых  $(r_1, r_2) \in K_4 \times K_4$  набор  $(x, y, x, y)$  отличен от набора  $(1, 0, 0, 0)$ . Следовательно,  $f \notin [T]_\alpha$ . Поэтому справедливо следующее утверждение.

**Теорема 2.** Система функций  $T = \{+\} \cup S_4$  не является  $\alpha$ -полной.

Пусть  $F = \{*\} \cup S_4$ , где  $*$  — произвольная квазигрупповая операция на  $E_4$ . В [6, теорема 6] доказано, что

- 1) если квазигруппа  $(E_4, *)$  изотопна элементарной 2-группе  $\mathbb{Z}_2 + \mathbb{Z}_2$ , то система функций  $F$  не является  $\alpha$ -полной;
- 2) если квазигруппа  $(E_4, *)$  не изотопна элементарной 2-группе  $\mathbb{Z}_2 + \mathbb{Z}_2$ , то она изотопна циклической группе  $\mathbb{Z}_4$  и система функций  $F$   $\alpha$ -полна тогда и только тогда, когда  $\alpha$ -полна система функций  $T = S_4 \cup \{+\}$ , где  $+$  — операция сложения по модулю 4.

Отсюда и из теоремы 2 получаем

**Следствие.** Для любой квазигрупповой операции  $*$  на  $E_4$  система функций  $F = \{*\} \cup S_4$  не является  $\alpha$ -полной.

Операция сложения по модулю 4, определенная на множестве  $E_4$ , является существенной функцией, принимающей все значения из  $E_4$ . Все одноместные функции из  $P_4$  порождаются функциями из множества  $T$ . По теореме Слупецкого система  $T$  полна. Система  $T$  является примером полной, но не  $\alpha$ -полной системы функций.

Пусть  $\varphi = (12)$ ,  $\psi = (23)$  — подстановки из  $S_4$ . Определим функции

$$f_1(x, y) = \varphi(y) + x, \quad f_2(x, y) = \psi(y) + x.$$

Выражения, стоящие в правых частях этих равенств, являются  $\alpha$ -формулами над  $T$ . Поэтому  $f_1, f_2 \in [T]_\alpha$ . Так как

$$f_1(x, y) = x + \varphi(y), \quad f_2(x, y) = x + \psi(y),$$

то таблицы Кэли для функций  $f_1$  и  $f_2$  получаются из таблицы Кэли для операции сложения по модулю 4 перестановкой соответствующих столбцов. Пусть  $T_1 = T \cup \{f_1, f_2\}$ . Покажем, что система  $T_1$   $\alpha$ -полна.

Для системы  $T_1$  имеем  $N = 2$ . Группа  $L_1$  совпадает с группой  $G_{T_1}$  и порождается элементами  $(e, \sigma, \sigma^2, \sigma^3)$ ,  $(e, \sigma^2, \sigma, \sigma^3)$ ,  $(e, \sigma, \sigma^3, \sigma^2)$ ,  $(h, h, h, h)$ , где  $h \in S_4$ .

**Лемма 5.**  $A_4 \times A_4 \times A_4 \times A_4 \leq L_1(T_1)$ .

ДОКАЗАТЕЛЬСТВО. Пусть  $D_i = L_1^{(i)}\pi_i$ ,  $i \in \overline{1,4}$ . Имеем  $G_{T_1}^{(\alpha)} = S_4$  ( $\alpha \in E_4$ ). Отсюда и из (13) следует, что  $L_{1,i} = S_4$  ( $i \in \overline{1,4}$ ). Ввиду соотношений (14) и (15) имеем  $D_i \leq S_4$  ( $i = 1, 2, 3, 4$ ),  $D_1 \times D_2 \times D_3 \times D_4 \leq L_1$ .

Пусть векторы  $e_{i,h}$ ,  $p_h$  такие же, как при доказательстве леммы 3. Пусть

$$g = (e, \sigma, \sigma^2, \sigma^3), \quad g_1 = p_\varphi(e, \sigma^2, \sigma, \sigma^3)p_\varphi, \quad g_2 = p_\psi(e, \sigma, \sigma^3, \sigma^2)p_\psi.$$

Имеем

$$\begin{aligned} g &= (e, a\rho, b, c\rho), \quad g_1 = (e, a, b\tau, c\tau), \quad g_2 = (e, a\pi, b\pi, c), \\ g_3 &= gg_1 = (e, (13), \tau, \beta) \in L_1, \quad g_3^2 = (e, e, e, \beta^2), \quad \beta^2 \in D_4, \quad A_4 \leq D_4, \\ g_4 &= gg_2 = (e, \beta^2, \pi, (13)), \quad g_4^2 = (e, \beta, e, e), \quad \beta \in D_2, \quad A_4 \leq D_2, \\ g_5 &= g_2g_1 = (e, (12), \alpha, \tau) \in L_1, \quad g_5^2 = (e, e, \alpha^2, e), \quad \alpha^2 \in D_3, \quad A_4 \leq D_3, \\ g\rho &= (\rho, a, b\rho, c), \quad g_1\tau = (\tau, a\tau, b, c), \quad g_6 = g_1\tau \cdot g\rho = (\alpha, \tau, \rho, e) \in L_1, \\ g_6^2 &= (\alpha^2, e, e, e), \quad \alpha^2 \in D_1, \quad A_4 \leq D_1. \end{aligned}$$

Таким образом,  $A_4 \leq D_i$  при любом  $i \in \overline{1,4}$ . Лемма 5 доказана.  $\square$

**Лемма 6.**  $K_4^{4^n} \leq L_n(T_1)$  при всех  $n \geq 1$ .

ДОКАЗАТЕЛЬСТВО. Утверждение леммы докажем индукцией по  $n$ .

При  $n = 1$  утверждение следует из леммы 5.

Пусть утверждение верно для  $n$ , покажем, что оно верно для  $n + 1$ . По предположению индукции

$$K_4^{4^n} \leq L_n. \quad (33)$$

Из равенств  $G_F^{(\alpha)} = S_4$ ,  $\alpha \in E_4$ , и (13) получаем

$$L_{n+1,i} = S_4 \quad (i \in \overline{1,4^{n+1}}).$$

Пусть  $D_i = L_{n+1}^{(i)}\pi_i$ ,  $i = 1, \dots, 4^{n+1}$ . Ввиду соотношений (14) и (15) имеем

$$D_i \leq S_4 \quad (i = 1, 2, \dots, 4^{n+1}), \quad (34)$$

$$D_1 \times D_2 \times \dots \times D_{4^{n+1}} \leq L_{n+1}. \quad (35)$$

Пусть векторы  $e_{i,h}$  ( $i = 1, \dots, 4^n$ ,  $h \in S_4$ ) и  $p_h$  ( $h \in S_4$ ) такие же, как при доказательстве леммы 2.

В силу (33)  $e_{i,a} = (e, \dots, e, a_i, e, \dots, e) \in L_n$ . Ввиду (16)

$$\bar{e}_{i,a} = (e_{i,a}, e_{i,a}, e_{i,a}, e_{i,a}) \in L_{n+1}.$$

По лемме 5 и (17) векторы

$$q_1 = (p_\alpha, p_e, p_e, p_e), \quad q_2 = (p_e, p_\alpha, p_e, p_e), \quad q_3 = (p_e, p_e, p_\alpha, p_e), \quad q_4 = (p_e, p_e, p_e, p_\alpha)$$

принадлежат  $L_{n+1}$ . Имеем

$$\bar{e}_{i,a}^{q_1} = (e_{i,c}, e_{i,a}, e_{i,a}, e_{i,a}) \in L_{n+1}, \quad \bar{e}_{i,a} \cdot \bar{e}_{i,a}^{q_1} = (e_{i,b}, p_e, p_e, p_e) \in L_{n+1}.$$

Отсюда и из (34) следует, что  $b \in D_i$ ,  $K_4 \leq D_i$  при  $i = 1, \dots, 4^n$ . Аналогично

$$\bar{e}_{i,a}^{q_2} = (e_{i,a}, e_{i,c}, e_{i,a}, e_{i,a}) \in L_{n+1},$$

$$\bar{e}_{i,a} \cdot \bar{e}_{i,a}^{q_2} = (p_e, e_{i,b}, p_e, p_e) \in L_{n+1}, \quad b \in D_j, \quad K_4 \leq D_j$$

при  $j = 4^n + i$  ( $i = 1, \dots, 4^n$ ). Вычисляя элементы  $\bar{e}_{i,a} \cdot \bar{e}_{i,a}^{q_3}$  и  $\bar{e}_{i,a} \cdot \bar{e}_{i,a}^{q_4}$ , получаем  $b \in D_j$ ,  $K_4 \leq D_j$  для всех остальных  $j \leq 4^{n+1}$ . Отсюда и из (35) имеем  $K_4^{4^{n+1}} \leq L_{n+1}$ . Лемма 6 доказана.  $\square$

В силу леммы 6 группа  $L_n(T_1)$  транзитивна на  $E_4^{4^n}$  при любом  $n \geq 1$ . Поэтому верна

**Теорема 3.** Система функций  $T_1$   $\alpha$ -полна.

Отсюда и из включения  $T_1 \subseteq [T]_\alpha$  получаем  $P_4 = [T_1]_\alpha \subseteq [[T]_\alpha]_\alpha$  и окончательно  $[[T]_\alpha]_\alpha = P_4$ . Таким образом, имеем строгие включения  $T \subset [T]_\alpha \subset [[T]_\alpha]_\alpha$ , и  $\alpha$ -глубина множества  $T$  в  $P_4$  равна двум.

§ 4.  $\alpha$ -Базис для  $k = 3$

Фиксируем обозначения подстановок из  $S_3$ , записывая их в виде произведения независимых циклов:  $e$  — тождественная подстановка,  $a = (01)$ ,  $b = (02)$ ,  $c = (12)$ ,  $\alpha = (012)$ ,  $\alpha^2 = (021)$ .

Пусть  $F = \{f_1(x_1, x_2), f_2(x_1, x_2)\}$ , где бинарные операции  $f_1$  и  $f_2$  заданы таблицами Кэли:

$$\begin{array}{c|ccc} f_1 & 0 & 1 & 2 \\ \hline 0 & 1 & 1 & 1 \\ 1 & 2 & 2 & 0 \\ 2 & 0 & 0 & 2 \end{array} \quad \begin{array}{c|ccc} f_2 & 0 & 1 & 2 \\ \hline 0 & 1 & 1 & 1 \\ 1 & 0 & 2 & 2 \\ 2 & 2 & 0 & 0 \end{array} \tag{36}$$

Одноместные подфункции  $f_i^{(0)}, f_i^{(1)}, f_i^{(2)}$  ( $i = 1, 2$ ) являются подстановками. Группа  $L_1(F)$  порождается элементами  $g_1 = (f_1^{(0)}, f_1^{(1)}, f_1^{(2)}) = (\alpha, \alpha, a)$ ,  $g_2 = (f_2^{(0)}, f_2^{(1)}, f_2^{(2)}) = (a, \alpha, \alpha)$ . Легко видеть, что

$$G_F^{(0)} = S_3, \quad G_F^{(1)} = A_3, \quad G_F^{(2)} = S_3, \quad L_1 = G_F = \langle g_1, g_2 \rangle \leq_s S_3 \times A_3 \times S_3.$$

**Лемма 7.**  $L_1(F) = S_3 \times A_3 \times S_3$ .

**ДОКАЗАТЕЛЬСТВО.** Из равенств  $G_F^{(0)} = G_F^{(2)} = S_3$ ,  $G_F^{(1)} = A_3$  и (13) получаем  $L_{1,1} = L_{1,3} = S_3$  и  $L_{1,2} = A_3$ . Пусть  $D_i = L_1^{(i)} \pi_i$  ( $i \in \overline{1,3}$ ). Ввиду соотношений (14) и (15) имеем

$$D_1 \trianglelefteq S_3, \quad D_2 \trianglelefteq A_3, \quad D_3 \trianglelefteq S_3, \tag{37}$$

$$D_1 \times D_2 \times D_3 \leq L_1. \tag{38}$$

Так как  $g_1^3 = (e, e, a) \in L_1$ ,  $g_2^3 = (a, e, e) \in L_1$ , то  $a \in D_1$  и  $a \in D_3$ . Отсюда и из (37) следует, что

$$D_1 = S_3 \quad \text{и} \quad D_3 = S_3. \tag{39}$$

Из (39) получаем  $u = (\alpha^2, e, e) \in L_1$ ,  $v = (e, e, a) \in L_1$ . Далее,

$$ug_1v = (\alpha^2, e, e)(\alpha, \alpha, a)(e, e, a) = (e, \alpha, e) \in L_1.$$

Отсюда  $\alpha \in D_2$ ,  $D_2 = A_3$ . Поэтому

$$D_1 \times D_2 \times D_3 = S_3 \times A_3 \times S_3, \quad L_1 = S_3 \times A_3 \times S_3.$$

Лемма 7 доказана.  $\square$

Утверждения (16) и (17) для  $k = 3$  принимают вид

$$g \in L_n \implies (g, g, g) \in L_{n+1}, \tag{40}$$

$$(g_0, g_1, g_2) \in L_1 \implies \underbrace{(g_0, \dots, g_0)}_{3^n} \underbrace{(g_1, \dots, g_1)}_{3^n} \underbrace{(g_2, \dots, g_2)}_{3^n} \in L_{n+1}. \tag{41}$$

**Лемма 8.**  $A_3^{3^n} \leq L_n$  при всех  $n \geq 1$ .

Доказательство проведем индукцией по  $n$ . При  $n = 1$  утверждение леммы следует из леммы 7.

Пусть утверждение верно для  $n$ , покажем, что оно верно для  $n + 1$ . По предположению индукции

$$A_3^{3^n} \leq L_n. \quad (42)$$

Обозначим через  $e_{i,h}$  ( $i = 1, \dots, 3^n, h \in S_3$ ) вектор из  $S_3^{3^n}$ , у которого  $i$ -я компонента равна  $h$ , а остальные компоненты равны  $e$ . Через  $p_h$  ( $h \in S_3$ ) обозначим вектор

$$p_h = \underbrace{(h, \dots, h)}_{3^n}.$$

Пусть  $D_i = L_{n+1}^{(i)} \pi_i$ ,  $i = 1, \dots, 3^{n+1}$ . Имеем  $G_F^{(\alpha)} = A_3$  или  $G_F^{(\alpha)} = S_3$  при любом  $\alpha \in E_3$ . Отсюда и из (13) получаем  $L_{n+1,i} = A_3$  или  $L_{n+1,i} = S_3$  при любом  $i \in \overline{1, 3^{n+1}}$ . Ввиду соотношений (14) и (15)

$$D_i \leq S_3 \quad \text{или} \quad D_i \leq A_3 \quad (i = 1, 2, \dots, 3^{n+1}), \quad (43)$$

$$D_1 \times D_2 \times \dots \times D_{3^{n+1}} \leq L_{n+1}. \quad (44)$$

Из (42) следует, что  $e_{i,\alpha} = (e, \dots, e, \alpha, e, \dots, e) \in L_n$  при любом  $i \in \overline{1, 3^n}$ . Ввиду (40)  $u_{i,\alpha} = (e_{i,\alpha}, e_{i,\alpha}, e_{i,\alpha}) \in L_{n+1}$ . Имеем

$$(a, e, a) \in L_1 \implies w_1 = (p_a, p_e, p_a) \in L_{n+1}, \quad u_{i,\alpha}^{w_1} = (e_{i,\alpha^2}, e_{i,\alpha}, e_{i,\alpha^2}),$$

$$u_{i,\alpha} \cdot u_{i,\alpha}^{w_1} = (p_e, e_{i,\alpha^2}, p_e) \in L_{n+1}, \quad \alpha^2 \in D_{3^{n+i}}, \quad A_3 \leq D_{3^{n+i}},$$

$$v_{i,\alpha} = u_{i,\alpha} \cdot (p_e, e_{i,\alpha^2}, p_e) = (e_{i,\alpha}, p_e, e_{i,\alpha}),$$

$$(a, e, e) \in L_1 \implies w_2 = (p_a, p_e, p_e) \in L_{n+1}, \quad v_{i,\alpha}^{w_2} = (e_{i,\alpha^2}, p_e, e_{i,\alpha}),$$

$$w_{i,\alpha} = v_{i,\alpha} \cdot v_{i,\alpha}^{w_2} = (p_e, p_e, e_{i,\alpha^2}), \quad \alpha^2 \in D_{2 \cdot 3^{n+i}}, \quad A_3 \leq D_{2 \cdot 3^{n+i}},$$

$$w_{i,\alpha} \cdot v_{i,\alpha} = (e_{i,\alpha}, p_e, p_e), \quad \alpha \in D_i, \quad A_3 \leq D_i.$$

Отсюда  $A_3^{3^{n+1}} \leq D_1 \times D_2 \times \dots \times D_{3^{n+1}} \leq L_{n+1}$ . Лемма 8 доказана.  $\square$

Группа  $A_3$  транзитивна на множестве  $E_3$ . Согласно лемме 8 группа  $L_n$  транзитивна на  $E_3^{3^n}$  при любом  $n \geq 1$ . Поэтому верна

**Теорема 4.** Система функций  $F = \{f_1, f_2\}$ , где  $f_1$  и  $f_2$  заданы таблицами (36),  $\alpha$ -полна.

Поскольку при любом  $k$  в  $P_k$  нет  $\alpha$ -полных систем, состоящих из одной функции [2, теорема 3], то система  $F = \{f_1, f_2\}$  является  $\alpha$ -базисом.

Из теорем 1 и 4 и результатов работ [1, 2] следует, что при любом  $k \geq 3$  существуют конечные  $\alpha$ -полные системы. Если  $F \subseteq P_k$  — произвольная полная система функций, а  $F' \subseteq P_k$  — конечная  $\alpha$ -полная система и  $k \geq 3$ , то ввиду (3) имеем  $F' \subseteq [F]_\alpha^m$  при некотором  $m \geq 0$ . Далее,  $P_k = [F']_\alpha \subseteq [F]_\alpha^{m+1}$ , откуда  $[F]_\alpha^{m+1} = P_k$ . Поэтому верно

**Предложение 3.** Если  $k \geq 3$  и  $F \subseteq P_k$  — полная система функций, то существует  $n \geq 0$  такое, что  $[F]_\alpha^n = P_k$ .

**Следствие.** При  $k \geq 3$  любая полная система функций  $F \subseteq P_k$  имеет в  $P_k$  конечную  $\alpha$ -глубину.



## ЛИТЕРАТУРА

1. Глухов М. М. Об  $\alpha$ -замкнутых классах и  $\alpha$ -полных системах функций  $k$ -значной логики // Дискретная математика. 1989. Т. 1, № 1. С. 16–21.
2. Чернышов А. Л. Условия  $\alpha$ -полноты систем функций многозначной логики // Дискретная математика. 1992. Т. 4, № 4. С. 117–130.
3. Яблонский С. В. Введение в дискретную математику. М.: Наука, 1979.
4. Смирнов Д. М. Многообразия алгебр. Новосибирск: Наука, 1992.
5. Мальцев А. И. Итеративные алгебры и многообразия Поста // Алгебра и логика. 1966. Т. 5, № 2. С. 5–24.
6. Шабунин А. Л., Шабунин Л. В. Об  $\alpha$ -полноте некоторых систем четырехзначной логики // Вестн. Чувашск. ун-та. Чебоксары. 2004. № 2. С. 3–8.

*Статья поступила 30 сентября 2005 г.*

*Шабунин Алексей Леонидович*

*Чувашский гос. университет, математический факультет,*

*Московский пр., 15, Чебоксары 428015*

*a\_shabunin@crambler.ru*