

**ОБ ОДНОМ КONTИНУАЛЬНОМ СЕМЕЙСТВЕ  
 $\beta$ -ЗАМКНУТЫХ КЛАССОВ ФУНКЦИЙ МНОГОЗНАЧНОЙ ЛОГИКИ<sup>1</sup>**

Д. К. Подолько

*Московский государственный университет им. М. В. Ломоносова, г. Москва, Россия***E-mail:** podolko\_dk@mail.ru

Приводится пример континуального семейства  $\beta$ -замкнутых классов функций многозначной логики, содержащих только функции, принимающие не более трёх значений, где оператор  $\beta$ -замыкания определён на основе кодирования функций многозначной логики в двоичной системе счисления. Доказываются некоторые свойства данного семейства классов.

**Ключевые слова:** функции многозначной логики, суперпозиция, замкнутые классы,  $\beta$ -замыкание.

**Введение**

Широко известно, что семейство классов функций  $k$ -значной логики, замкнутых относительно операции суперпозиции, является континуальным при  $k \geq 3$  [1, 2]. В связи с этим возникают значительные сложности при описании данных классов, и поэтому для их изучения часто рассматривают различные усиления операции суперпозиции, которые позволяют получить семейства замкнутых классов с более обозримой структурой [3–5].

В работе [6] использован аналогичный подход. В ней определен оператор  $\beta$ -замыкания на основе кодирования функций многозначной логики в двоичной системе счисления и построено отображение семейства  $\beta$ -замкнутых классов функций  $k$ -значной логики в семейство замкнутых классов булевых функций. При этом установлено, что в каждый класс булевых функций отображается конечное (и непустое) множество  $\beta$ -замкнутых классов функций  $k$ -значной логики, содержащих только функции, принимающие не более двух значений. Таким образом, доказана счётность семейства различных  $\beta$ -замкнутых классов, содержащих только функции, принимающие не более двух значений, в то время как аналогичное семейство классов, замкнутых относительно операции суперпозиции, является континуальным [1, 2].

В настоящей работе приводится континуальное семейство  $\beta$ -замкнутых классов функций  $k$ -значной логики, содержащих только функции, принимающие не более трёх значений, а также доказываются некоторые свойства данного семейства классов.

**1. Основные определения и обозначения**

Сформулируем основные определения (подробнее см. [6]). Пусть  $k \geq 2$ . Через  $E_k$  обозначим множество  $\{0, 1, \dots, k-1\}$ , а через  $E_k^n$ , где  $n \geq 1$ , — множество всех наборов длины  $n$ , компоненты которых принадлежат  $E_k$ . Через  $P_k$  обозначим множество всех функций  $k$ -значной логики.

<sup>1</sup>Работа выполнена при финансовой поддержке РФФИ (проекты № 11-01-00508 и 14-01-00598) и программы фундаментальных исследований ОМН РАН «Алгебраические и комбинаторные методы математической кибернетики и информационные системы нового поколения» (проект «Задачи оптимального синтеза управляющих систем»).

Будем рассматривать только случаи, когда значность  $k$  логики задаётся соотношением  $k = 2^m$ , где  $m \geq 2$ . Тогда каждое число  $\alpha$  из  $E_k$  можно записать в двоичной системе счисления. Это означает, что ему взаимно однозначно сопоставляется двоичный вектор  $(\alpha_1, \dots, \alpha_m)$  из  $E_2^m$ , который будем обозначать через  $\langle \alpha_1, \dots, \alpha_m \rangle$  или  $\hat{\alpha}$ . Переменной  $x$ , принимающей значения из  $E_k$ , можно поставить в соответствие вектор-переменную  $\langle x_1, \dots, x_m \rangle$ , где  $x_1, \dots, x_m$  принимают значения из множества  $E_2$ , таким образом, что каждому значению  $\alpha$  переменной  $x$  ставится в соответствие значение  $\langle \alpha_1, \dots, \alpha_m \rangle$  вектор-переменной  $\langle x_1, \dots, x_m \rangle$ . Данную вектор-переменную будем обозначать также через  $\hat{x}$ , а каждую из переменных  $x_1, \dots, x_m$  называть *компонентой вектор-переменной  $\hat{x}$*  или просто *компонентой переменной  $x$* .

Произвольной  $n$ -местной функции  $F(x^1, \dots, x^n)$  из  $P_k$  можно сопоставить вектор-функцию  $\langle f_1, \dots, f_m \rangle$ , где функции  $f_1, \dots, f_m$  являются булевыми и каждая из них зависит от всех булевых переменных  $x_1^j, \dots, x_m^j$ ,  $j = 1, \dots, n$  (здесь  $\hat{x}^j = \langle x_1^j, \dots, x_m^j \rangle$ ). Данную вектор-функцию будем также обозначать через  $\hat{F}(\langle x_1^1, \dots, x_m^1 \rangle, \dots, \langle x_1^n, \dots, x_m^n \rangle)$  или  $\hat{F}$ .

Описанные представления будем называть *двоичным представлением числа  $\alpha$ , переменной  $x$  и функции  $F$*  соответственно.

Пусть  $F \in P_k$  и  $\hat{F} = \langle f_1, \dots, f_m \rangle$ . Каждую из булевых функций  $f_1, \dots, f_m$  будем называть *компонентой вектор-функции  $\hat{F}$* , а также *компонентой функции  $F$* . Множество всех компонент функции  $F$  обозначим через  $b(F)$ .

Пусть  $\mathcal{A} \subseteq P_k$ . Класс булевых функций, совпадающий с замыканием множества  $\bigcup_{F \in \mathcal{A}} b(F)$  относительно операций суперпозиции и введения несущественной переменной, будем называть *булевым замыканием множества  $\mathcal{A}$*  и обозначать через  $B(\mathcal{A})$ .

Будем говорить, что функция  $H$  из  $P_k$  получена из функций множества  $\mathcal{A}$  при помощи *операции двоичной суперпозиции*, если найдутся функция  $F$  из множества  $\mathcal{A}$  и функции  $g_1, \dots, g_{mn}$  из множества  $B(\mathcal{A})$  (где  $n$  — число переменных функции  $F$ ), такие, что выполняется следующее равенство:

$$\hat{H} = \hat{F}(\langle g_1, \dots, g_m \rangle, \dots, \langle g_{m(n-1)+1}, \dots, g_{mn} \rangle).$$

Множество всех функций, которые могут быть получены из функции системы  $\mathcal{A}$  при помощи операций двоичной суперпозиции и введения несущественной переменной, будем называть  *$\beta$ -замыканием множества  $\mathcal{A}$*  и обозначать через  $[\mathcal{A}]_\beta$ . В работе [6] установлено, что введённый оператор  $\beta$ -замыкания удовлетворяет всем необходимым свойствам оператора замыкания, алгебраическое описание которых можно найти, например, в [7].

Пусть  $F \in P_k$ . Через  $D(F)$  будем обозначать множество значений функции  $F$ , а через  $P_{k|r}$ , где  $1 \leq r \leq k$ , — множество всех функций  $k$ -значной логики, принимающих не более  $r$  значений.

## 2. Континуальное семейство $\beta$ -замкнутых классов

Приведём пример континуального семейства  $\beta$ -замкнутых классов функций из  $P_{k|3}$ . Для каждого  $n \geq 2$  определим функцию  $F_n$  из  $P_k$ , зависящую от переменных  $x^1, \dots, x^n, y^1, \dots, y^n$ , через её двоичное представление  $\langle f_{n,1}, \dots, f_{n,m} \rangle$ :

$$\begin{aligned} f_{n,1} &= x_1^1 \vee x_1^2 \vee \dots \vee x_1^n \vee y_1^1 \& y_1^2 \& \dots \& y_1^n; \\ f_{n,i} &= y_1^1 \vee y_1^2 \vee \dots \vee y_1^n \vee d_n(x_1^1, x_1^2, \dots, x_1^n) \vee \overline{x_1^1} \& \overline{x_1^2} \& \dots \& \overline{x_1^n}, \quad 2 \leq i \leq m, \end{aligned}$$

где  $x \vee y$ ,  $x \& y$ ,  $\bar{x}$  — соответственно дизъюнкция, конъюнкция и отрицание в двузначной логике, а  $d_n(x_1^1, \dots, x_1^n) = \bigvee_{1 \leq i < j \leq n} x_1^i \& x_1^j$ .

Так как каждая из компонент функции  $F_n$  зависит только от первых компонент переменных  $x^1, \dots, x^n, y^1, \dots, y^n$ , в дальнейшем будем обозначать булевы переменные  $x_1^i, y_1^i$  через  $x_i$  и  $y_i$  соответственно,  $i = 1, \dots, n$ . Тогда

$$f_{n,1} = x_1 \vee \dots \vee x_n \vee y_1 \& \dots \& y_n;$$

$$f_{n,i} = y_1 \vee \dots \vee y_n \vee d_n(x_1, \dots, x_n) \vee \bar{x}_1 \& \dots \& \bar{x}_n, \quad 2 \leq i \leq m.$$

Для функций  $F_n$ ,  $n \geq 2$ , выполняются следующие свойства.

- 1) Компоненты функции  $F_n$  существенно зависят только от переменных  $x_1, \dots, x_n$  и  $y_1, \dots, y_n$ .
- 2)  $B(\{F_n\}) = O^\infty$ , где через  $O^\infty$  обозначается замкнутый класс всех булевых функций  $f$ , для которых найдётся переменная  $x$ , от которой зависит функция  $f$ , и такая, что  $f \geq x$  (подробнее см., например, [8]).

Данное свойство следует из того, что все компоненты функции  $F_n$  принадлежат классу  $O^\infty$ , а функция  $f_{n,2}$  не содержится в классах  $MO^\infty$  и  $O_0^\infty$  — обоих предполных классах в классе  $O^\infty$  [8] — и тем самым порождает все функции из этого класса.

- 3)  $D(F_n) = \{\alpha_{01}, \alpha_{10}, \alpha_{11}\}$ , где двоичные представления чисел  $\alpha_{01}$ ,  $\alpha_{10}$ ,  $\alpha_{11}$  равны  $\langle 0, 1, 1, \dots, 1 \rangle$ ,  $\langle 1, 0, 0, \dots, 0 \rangle$  и  $\langle 1, 1, 1, \dots, 1 \rangle$  соответственно.

Так как функции  $f_{n,2}, \dots, f_{n,m}$  равны между собой, то двоичное представление функции  $F_n$  может принимать значения только из множества

$$\{\langle 0, 0, 0, \dots, 0 \rangle, \langle 0, 1, 1, \dots, 1 \rangle, \langle 1, 0, 0, \dots, 0 \rangle, \langle 1, 1, 1, \dots, 1 \rangle\}.$$

Функция  $f_{n,1}$  равна нулю тогда и только тогда, когда  $x_1 = \dots = x_n = 0$  и хотя бы одна из переменных  $y_1, \dots, y_n$  равна 0. Но если  $x_1 = \dots = x_n = 0$ , то функция  $f_{n,2}$  равна единице, поэтому двоичное представление функции  $F_n$  не принимает значение  $\langle 0, 0, 0, \dots, 0 \rangle$ , а значения  $\langle 0, 1, 1, \dots, 1 \rangle$ ,  $\langle 1, 0, 0, \dots, 0 \rangle$ ,  $\langle 1, 1, 1, \dots, 1 \rangle$  принимает соответственно при следующих значениях переменных:

- $x_1 = \dots = x_n = y_1 = \dots = y_n = 0$ ;
- $x_1 = 1, x_2 = \dots = x_n = y_1 = \dots = y_n = 0$ ;
- $x_1 = \dots = x_n = y_1 = \dots = y_n = 1$ .

Отметим, что похожее множество функций использовалось в работе [9] для доказательства континуальности семейства самодвойственных классов функций  $k$ -значной логики.

Положим  $\mathcal{W} = \bigcup_{n=2}^{\infty} \{F_n\}$ .

**Лемма 1.** Для всех  $n \geq 2$  справедливо соотношение  $F_n \notin [\mathcal{W} \setminus \{F_n\}]_\beta$ .

**Доказательство.** Предположим, что утверждение леммы 1 неверно. Это значит, что имеет место соотношение

$$\widehat{F}_n = \widehat{H}(\langle \omega_1, \dots, \omega_m \rangle, \dots, \langle \omega_{m(r-1)+1}, \dots, \omega_{mr} \rangle), \quad (1)$$

где функция  $H$  принадлежит множеству  $\mathcal{W} \setminus \{F_n\}$  либо получена из функций данного множества путём введения несущественных переменных;  $r$  — число переменных функции  $H$ ; булевы функции  $\omega_1, \dots, \omega_{mr}$  принадлежат множеству  $B(\mathcal{W} \setminus \{F_n\})$ .

Поскольку функция  $F_n$  не содержит несущественных переменных, то без ограничения общности можно положить, что  $H = F_p$  для некоторого числа  $p$ ,  $p \geq 2$ ,  $p \neq n$ , и  $r = 2p$ . Так как  $B(\{F_i\}) = O^\infty$  для любого  $i \geq 2$ , то  $B(W \setminus \{F_n\}) = O^\infty$ , и поэтому все функции  $\omega_1, \dots, \omega_{2mp}$  принадлежат классу  $O^\infty$ , а так как все компоненты функции  $F_n$  существенно зависят только от переменных  $x_1, \dots, x_n, y_1, \dots, y_n$ , то без ограничения общности можно считать, что булевы функции  $\omega_1, \dots, \omega_{2mp}$  зависят только от тех же переменных.

Поскольку все компоненты функции  $F_p$  существенно зависят только от первых компонент вектор-переменных, то компоненты  $\omega_2, \dots, \omega_m, \dots, \omega_{m(2p-1)+2}, \dots, \omega_{2mp}$  можно заменить на константу 1, которая содержится в классе  $O^\infty$ .

Для всех  $i$ ,  $1 \leq i \leq p$ , обозначим функцию  $\omega_{m(i-1)+1}$  через  $g_i$ , а функцию  $\omega_{m(p+i-1)+1}$  — через  $h_i$ . В данных обозначениях соотношение (1) можно записать при помощи эквивалентной системы равенств:

$$\begin{cases} f_{n,1} = g_1 \vee \dots \vee g_p \vee h_1 \& \dots \& h_p; \\ f_{n,i} = h_1 \vee \dots \vee h_p \vee d_p(g_1, \dots, g_p) \vee \bar{g}_1 \& \dots \& \bar{g}_p, \quad 2 \leq i \leq m. \end{cases} \quad (2)$$

Так как  $g_i \in O^\infty$ , то  $g_i$  мажорирует некоторую переменную из множества  $\{x_1, \dots, x_n, y_1, \dots, y_n\}$ ,  $i = 1, \dots, p$ . Предположим, что для некоторого числа  $i$ ,  $1 \leq i \leq p$ , функция  $g_i$  мажорирует переменную  $y_j$ ,  $1 \leq j \leq n$ . Рассмотрим набор  $\tilde{\alpha} = (\alpha_1, \dots, \alpha_{2n})$  из  $E_2^{2n}$ , у которого все компоненты равны нулю, кроме компоненты с номером  $n+j$  (она соответствует переменной  $y_j$ ). Тогда  $g_i(\tilde{\alpha}) = 1$ . Но  $f_{n,1}(\tilde{\alpha}) = 0$ , а значит, не выполняется соотношение (2). Следовательно, ни одна из функций  $g_1, \dots, g_p$  не мажорирует ни одну из переменных  $y_1, \dots, y_n$ . Аналогичными рассуждениями получаем, что ни одна из функций  $h_1, \dots, h_p$  не мажорирует ни одну из переменных  $x_1, \dots, x_n$ .

Далее предположим, что выполняется неравенство  $p > n$ . Так как каждая из функций  $g_1, \dots, g_p$  мажорирует хотя бы одну переменную из множества  $\{x_1, \dots, x_n\}$ , найдётся переменная  $x_i$ ,  $1 \leq i \leq n$ , которая мажорируется как минимум двумя функциями  $g_{i_1}$  и  $g_{i_2}$ ,  $1 \leq i_1 < i_2 \leq p$ . Рассмотрим набор  $\tilde{\alpha} = (\alpha_1, \dots, \alpha_{2n})$  из  $E_2^{2n}$ , у которого все компоненты равны нулю, кроме компоненты с номером  $i$  (она соответствует переменной  $x_i$ ). Тогда  $g_{i_1}(\tilde{\alpha}) = g_{i_2}(\tilde{\alpha}) = 1$ , а следовательно,  $d_p(g_1(\tilde{\alpha}), \dots, g_p(\tilde{\alpha})) = 1$ . Но  $f_{n,2}(\tilde{\alpha}) = 0$ , так как  $d_n(\alpha_1, \dots, \alpha_n) = \bar{\alpha}_1 \& \dots \& \bar{\alpha}_n = \alpha_{n+1} \vee \dots \vee \alpha_{2n} = 0$ . Поэтому не выполняется соотношение (3).

Теперь предположим, что  $p < n$ . Для каждого числа  $i$ ,  $1 \leq i \leq p$ , функция  $h_i$  мажорирует хотя бы одну переменную из множества  $\{y_1, \dots, y_n\}$ . Это означает, что найдётся число  $j_i$ ,  $1 \leq j_i \leq n$ , для которого  $h_i \geq y_{j_i}$ . Рассмотрим набор  $\tilde{\alpha} = (\alpha_1, \dots, \alpha_{2n})$  из  $E_2^{2n}$ , у которого компоненты с номерами  $n + j_1, \dots, n + j_p$  равны единице (они соответствуют переменным  $y_{j_1}, \dots, y_{j_p}$ ), а остальные компоненты равны нулю. Тогда  $h_1(\tilde{\alpha}) = \dots = h_p(\tilde{\alpha}) = 1$ , а следовательно,  $h_1(\tilde{\alpha}) \& \dots \& h_p(\tilde{\alpha}) = 1$ . Поскольку  $p < n$ ,  $\{i_1, \dots, i_p\} \neq \{1, \dots, n\}$ . Поэтому найдётся число  $j$ ,  $1 \leq j \leq n$ , такое, что  $\alpha_{n+j} = 0$ . Значит,  $\alpha_1 \vee \dots \vee \alpha_n = \alpha_{n+1} \& \dots \& \alpha_{2n} = 0$ , и на наборе  $\tilde{\alpha}$  функция  $f_{n,1}$  равна нулю. Поэтому не может выполняться соотношение (2), что и требовалось доказать. ■

**Теорема 1.** Пусть  $k = 2^m$ , где  $m \geq 2$ . Тогда семейство различных  $\beta$ -замкнутых классов функций из  $P_{k|3}$  с булевым замыканием  $O^\infty$  является непрерывным.

**Доказательство.** Для каждого подмножества  $S$  множества  $\{2, 3, 4, \dots\}$  определим множество функций  $k$ -значной логики  $\{F_i : i \in S\}$ , которое будем обозначать через  $W(S)$ .

Рассмотрим два различных подмножества  $R$  и  $Q$  множества  $\{2, 3, 4, \dots\}$ . Для них найдётся число  $n$ , такое, что  $n \in R \setminus Q$  или  $n \in Q \setminus R$ . Без ограничения общности будем считать, что  $n \in R \setminus Q$ . Тогда  $F_n \in [\mathcal{W}(R)]_\beta$ , но по лемме 1 выполняется соотношение  $F_n \notin [\mathcal{W} \setminus \{F_n\}]_\beta$ , а значит,  $F_n \notin [\mathcal{W}(Q)]_\beta$ .

Получили, что для различных подмножеств  $R$  и  $Q$  множества  $\{2, 3, 4, \dots\}$  различны и  $\beta$ -замкнутые классы функций  $[\mathcal{W}(R)]_\beta$  и  $[\mathcal{W}(Q)]_\beta$ . Так как семейство различных таких подмножеств имеет континуальную мощность, то семейство различных  $\beta$ -замкнутых классов функций из  $P_{k|3}$  с булевым замыканием  $O^\infty$  как минимум континуально.

Множество всех функций  $k$ -значной логики является счётным, а следовательно, семейство его подмножеств континуально. Поэтому семейство различных  $\beta$ -замкнутых классов функций из  $P_{k|3}$  с булевым замыканием  $O^\infty$  имеет мощность не более континуума. Значит, оно континуально, что и требовалось показать. ■

### 3. Другие семейства $\beta$ -замкнутых классов функций из $P_{k|3}$

Покажем теперь, что для каждого класса  $\mathcal{B}$  булевых функций, который строго содержится в классе  $O^\infty$ , семейство  $\beta$ -замкнутых классов функций из  $P_{k|3}$  с булевым замыканием  $\mathcal{B}$  является конечным. Для этого введём вспомогательные определения.

Пусть  $f, f_1, \dots, f_p$  — булевы функции, зависящие от одного и того же множества переменных. Функцию  $f$  будем называть *функционально зависимой от функций*  $f_1, \dots, f_p$ , если существует  $p$ -местная булева функция  $g$ , такая, что  $f = g(f_1, \dots, f_p)$ . В ином случае функцию  $f$  будем называть *функционально независимой от функций*  $f_1, \dots, f_p$ . Функции, реализующие константы 0 и 1, будем считать функционально зависимыми от пустого множества функций. Если для всех чисел  $j$ ,  $1 \leq j \leq p$ , функции  $f_j$  являются функционально независимыми от функций  $f_1, \dots, f_{j-1}, f_{j+1}, \dots, f_p$ , то множество функций  $\{f_1, \dots, f_p\}$  назовём *функционально независимым*.

**Лемма 2.** Пусть  $A = \{f_1, \dots, f_p\}$  — функционально независимое множество булевых функций и  $d(A)$  — число значений булевой вектор-функции  $(f_1, \dots, f_p)$ . Тогда выполняются соотношения  $\lceil \log_2 d(A) \rceil \leq p \leq d(A) - 1$ .

*Доказательство.* Так как  $d(A)$  — число значений булевой вектор-функции  $(f_1, \dots, f_p)$ , то очевидно, что верно неравенство  $d(A) \leq 2^p$ . Поэтому  $\log_2 d(A) \leq p$ , а так как  $p$  является натуральным числом, то  $\lceil \log_2 d(A) \rceil \leq p$ .

Доказательство соотношения  $p \leq d(A) - 1$  будем вести индукцией по  $p$ .

Пусть  $p = 1$ . Тогда функция  $f_1$  не является константой по определению функционально независимого множества. Поэтому  $d(A) = 2$ , что и необходимо.

Теперь предположим, что для любого функционально независимого множества  $A' = \{f_1, \dots, f_s\}$  булевых функций, где  $1 \leq s < p$  и  $d(A')$  — число значений булевой вектор-функции  $(f_1, \dots, f_s)$ , верно соотношение  $s \leq d(A') - 1$ .

Покажем, что выполняется соотношение  $p \leq d(A) - 1$  для функционально независимого множества  $\{f_1, \dots, f_p\}$  булевых функций. Для этого рассмотрим его подмножество  $A' = \{f_1, \dots, f_{p-1}\}$ . Это функционально независимое множество функций, поэтому по предположению индукции верно соотношение  $p-1 \leq d(A') - 1$ . Если для любого вектора  $(a_1, \dots, a_{p-1})$  из  $E_2^{p-1}$  на множестве наборов, на которых вектор-функция  $(f_1, \dots, f_{p-1})$  принимает значение  $(a_1, \dots, a_{p-1})$ , функция  $f_p$  является константой, то функция  $f_p$  является функционально зависимой от функций  $f_1, \dots, f_{p-1}$ , что неверно. Поэтому найдётся вектор  $(a_1, \dots, a_{p-1})$  из  $E_2^{p-1}$ , такой, что на множестве наборов, на которых вектор-функция  $(f_1, \dots, f_{p-1})$  принимает значение  $(a_1, \dots, a_{p-1})$ , функция  $f_p$

не является константой. Значит,  $d(A) \geq d(A') + 1$ , из чего и следует необходимое соотношение. ■

Пусть  $F \in P_k$  и  $\widehat{F} = \langle f_1, \dots, f_m \rangle$ . Множество компонент  $\{f_{i_1}, \dots, f_{i_p}\}$  будем называть базой функции  $F$ , если данное множество является функционально независимым, а остальные компоненты функции  $F$  являются функционально зависимыми от функций  $f_{i_1}, \dots, f_{i_p}$ .

**Лемма 3.** Пусть  $F \in P_k$ ,  $\widehat{F} = \langle f_1, \dots, f_m \rangle$ ,  $\{f_{i_1}, \dots, f_{i_p}\}$  — база функции  $F$  и  $|D(F)| = r$ . Тогда выполняются соотношения  $\lceil \log_2 r \rceil \leq p \leq r - 1$ .

*Доказательство.* Так как значение функции  $F$  однозначным образом определяется по значениям функций из её базы, то доказываемые соотношения вытекают из леммы 2. ■

**Лемма 4.** Пусть  $\mathcal{A} \subseteq P_{k|3}$ ,  $[\mathcal{A}]_\beta = \mathcal{A}$ ,  $R \subseteq \mathcal{A}$ ,  $B(\mathcal{A}) = B(R)$  и класс  $B(\mathcal{A})$  содержится в классе  $M$  или в классе  $T_{01}$ . Тогда для любой функции  $F$  из множества  $\mathcal{A}$  найдётся функция  $H_F$  из  $\mathcal{A}$ , зависящая от одной переменной, и такая, что  $F \in [R \cup \{H_F\}]_\beta$ .

*Доказательство.* Рассмотрим произвольную функцию  $F$  из множества  $\mathcal{A}$ . Обозначим через  $n$  число переменных функции  $F$ , а через  $\langle f_1, \dots, f_m \rangle$  — её двоичное представление. Если функция  $F$  является константой, то в качестве  $H_F$  можно взять функцию, реализующую ту же константу, что и функция  $F$ , и зависящую от одной переменной.

Пусть теперь функция  $F$  принимает два или три значения. Тогда среди её компонент содержатся не только константы, а значит, класс  $B(\mathcal{A})$  содержит селекторные функции [8].

Рассмотрим случай, когда функция  $F$  принимает три значения (более простой случай, когда функция  $F$  принимает два значения, рассматривается аналогично). По лемме 3 у неё найдётся база, состоящая ровно из двух функций. Без ограничения общности будем считать, что базой является множество  $\{f_1, f_2\}$ . Функции  $f_1$  и  $f_2$  не являются функционально зависимыми друг от друга. Поэтому они не равны между собой и не являются константами. Если класс  $B(\mathcal{A})$  содержится в классе монотонных функций, то функции  $f_1$  и  $f_2$  являются монотонными, а значит, верны равенства  $f_1(0, \dots, 0) = f_2(0, \dots, 0) = 0$  и  $f_1(1, \dots, 1) = f_2(1, \dots, 1) = 1$ . Если класс  $B(\mathcal{A})$  содержится в классе  $T_{01}$ , то выполняются аналогичные равенства.

Функции  $f_1$  и  $f_2$  не равны между собой. Значит, найдётся набор  $\tilde{\alpha} = (\alpha_1, \dots, \alpha_{mn})$  из  $E_2^{mn}$ , на котором значения данных функций различны. Без ограничения общности будем считать, что  $f_1(\tilde{\alpha}) = 1$ , а  $f_2(\tilde{\alpha}) = 0$ . Поскольку функция  $F$  принимает ровно три значения, а значения её компонент  $f_3, \dots, f_m$  однозначным образом определяются по значениям функций  $f_1$  и  $f_2$ , то двоичное представление функции  $F$  принимает следующие значения:

$$\begin{aligned} &\langle 0, 0, f_3(0, \dots, 0), \dots, f_m(0, \dots, 0) \rangle, \\ &\langle 1, 0, f_3(\alpha_1, \dots, \alpha_{mn}), \dots, f_m(\alpha_1, \dots, \alpha_{mn}) \rangle, \\ &\langle 1, 1, f_3(1, \dots, 1), \dots, f_m(1, \dots, 1) \rangle. \end{aligned}$$

Для каждого числа  $i$ ,  $1 \leq i \leq mn$ , определим булеву функцию  $g_i(x_1, x_2)$  следующим образом: если  $\alpha_i = 1$ , то  $g_i = x_1$ , а если  $\alpha_i = 0$ , то  $g_i = x_2$ . Все эти функции являются селекторными, а следовательно, содержатся в классе  $B(\mathcal{A})$ .

Далее рассмотрим вектор-функцию  $\langle f_1, \dots, f_m \rangle (\langle g_1, \dots, g_m \rangle, \dots, \langle g_{m(n-1)+1}, \dots, g_{mn} \rangle)$ . Она является двоичным представлением некоторой функции  $H_F$  из  $P_k$ . Так как  $m \geq 2$ ,

а функции  $g_1, \dots, g_{mn}$  зависят от булевых переменных  $x_1$  и  $x_2$ , функция  $H_F$  зависит от одной переменной, а поскольку все функции  $g_1, \dots, g_{mn}$  содержатся в множестве  $B(\mathcal{A})$  и класс  $\mathcal{A}$  является  $\beta$ -замкнутым, функция  $H_F$  принадлежит множеству  $\mathcal{A}$ . Покажем, что она искомая.

Обозначим через  $\langle h_1, \dots, h_m \rangle$  двоичное представление функции  $H_F$ . Так как функции  $f_3, \dots, f_m$  являются функционально зависимыми от функций  $f_1$  и  $f_2$ , по построению функции  $h_3, \dots, h_m$  являются функционально зависимыми от функций  $h_1$  и  $h_2$ , причём эти функциональные зависимости могут быть заданы теми же функциями.

Докажем соотношение  $\widehat{F} = \langle h_1, \dots, h_m \rangle(\langle f_1, \dots, f_m \rangle)$ . Так как функции  $f_3, \dots, f_m$  являются функционально зависимыми от функций  $f_1$  и  $f_2$ , а функции  $h_3, \dots, h_m$  — от функций  $h_1$  и  $h_2$ , достаточно доказать справедливость равенств  $f_1 = h_1(f_1, \dots, f_m)$  и  $f_2 = h_2(f_1, \dots, f_m)$ . А так как компоненты функции  $H_F$  существенно зависят только от переменных  $x_1$  и  $x_2$ , достаточно показать, что  $f_1 = h'_1(f_1, f_2)$  и  $f_2 = h'_2(f_1, f_2)$ , где функции  $h'_1, h'_2$  получены удалением несущественных переменных  $x_3, \dots, x_m$  из функций  $h_1$  и  $h_2$  соответственно. Для этого рассмотрим произвольный набор  $\tilde{\gamma}$  из  $E_2^{mn}$ . Имеют место три случая:

- Если  $f_1(\tilde{\gamma}) = f_2(\tilde{\gamma}) = 0$ , то  $h'_j(0, 0) = f_j(g_1(0, 0), \dots, g_{mn}(0, 0)) = f_j(0, \dots, 0) = 0$ ,  $j = 1, 2$ , что и требуется.
- Случай, когда  $f_1(\tilde{\gamma}) = f_2(\tilde{\gamma}) = 1$ , рассматривается аналогично предыдущему.
- Если  $f_1(\tilde{\gamma}) = 1$ , а  $f_2(\tilde{\gamma}) = 0$ , то  $h_1(1, 0) = f_1(g_1(1, 0), \dots, g_{mn}(1, 0)) = f_1(\tilde{\alpha}) = 1$ , а  $h_2(1, 0) = f_2(\tilde{\alpha}) = 0$ , что и необходимо.

Таким образом, верно равенство  $\widehat{F} = \langle h_1, \dots, h_m \rangle(\langle f_1, \dots, f_m \rangle)$ , а поскольку каждая из функций  $f_1, \dots, f_m$  содержится в классе  $B(R)$ , получим  $F \in [R \cup \{H_F\}]_\beta$ , что и требовалось доказать. ■

**Лемма 5.** Пусть  $F \in P_k$ ,  $F \notin P_{k|1}$ . Тогда в  $\beta$ -замкнутом классе  $[\{F\}]_\beta$  найдётся функция, зависящая от одной переменной, множество компонент которой содержит селекторную функцию.

**Доказательство.** Обозначим двоичное представление функции  $F$  через  $\langle f_1, \dots, f_m \rangle$ , а число её переменных — через  $n$ . Если все компоненты функции  $F$  являются константами, то функция  $F$  принимает одно значение, что неверно по условиям леммы. Поэтому среди компонент функции  $F$  найдётся функция, не являющаяся константой. Без ограничения общности положим, что это функция  $f_1$ . Тогда класс  $[\{f_1\}]$  содержит селекторные функции [8]. Поэтому  $x_1 \in [\{f_1\}]$  и верно равенство  $x_1 = f_1(g_1, \dots, g_{mn})$  для некоторых функций  $g_1, \dots, g_{mn}$ , которые принадлежат классу  $[\{f_1\}]$ . Поскольку функция  $x_1$  зависит только от переменной  $x_1$ , без ограничения общности можно считать, что функции  $g_1, \dots, g_{mn}$  тоже зависят только от переменной  $x_1$ , а так как  $f_1 \in B(\{F\})$ , в силу замкнутости класса  $B(\{F\})$  верно включение  $\{g_1, \dots, g_{mn}\} \subseteq B(\{F\})$ .

Обозначим через  $H$  функцию, имеющую следующее двоичное представление:

$$\langle f_1, \dots, f_m \rangle(\langle g_1, \dots, g_m \rangle, \dots, \langle g_{m(n-1)+1}, \dots, g_{mn} \rangle).$$

По построению функция  $H$  содержится в классе  $[\{F\}]_\beta$  и зависит от одной переменной. А так как выполняется соотношение  $f_1(g_1, \dots, g_{mn}) = x_1$ , имеем  $x_1 \in b(H)$ , что и требовалось показать. ■

**Лемма 6.** Пусть  $\mathcal{B}$  — замкнутый класс булевых функций, содержащийся в классе  $M$  или в классе  $T_{01}$ . Тогда существует число  $r = r(\mathcal{B})$ , такое, что у любого

$\beta$ -замкнутого класса  $\mathcal{A}$  функций из  $P_{k|3}$  с булевым замыканием  $\mathcal{B}$  существует конечный базис, все функции которого зависят не более чем от  $r$  переменных.

**Доказательство.** Пусть  $\mathcal{A}$  —  $\beta$ -замкнутый класс функций из  $P_{k|3}$ , такой, что  $B(\mathcal{A}) = \mathcal{B}$ . Если все функции из класса  $\mathcal{A}$  являются константами, то утверждение леммы 6 очевидно, а в качестве  $r$  можно взять число 1.

Пусть теперь среди функций класса  $\mathcal{A}$  имеется хотя бы одна функция, принимающая не менее двух значений. Обозначим её через  $F$ . Тогда по лемме 5 в классе  $[\{F\}]_\beta$  существует функция  $H$ , зависящая от одной переменной, множество компонент которой содержит селекторную функцию. Так как  $F \in \mathcal{A}$  и класс  $\mathcal{A}$  является  $\beta$ -замкнутым, верно  $H \in \mathcal{A}$ .

Известно, что у класса  $\mathcal{B}$  существует конечный базис [8]. Обозначим его функции через  $g_1, \dots, g_s$ , а переменные, от которых они зависят, — через  $x_1^1, \dots, x_1^r$ , где  $r$  является максимальным числом переменных у данных функций. Для каждого  $j$ ,  $1 \leq j \leq s$ , определим функцию  $G_j$  из  $P_k$  через её двоичное представление:  $\widehat{G_j} = \widehat{H}(\langle g_j, \dots, g_j \rangle)$ . Тогда функция  $G_j$  зависит не более чем от  $r$  переменных, а так как  $\{g_1, \dots, g_s\} \subseteq B(\mathcal{A})$  и класс  $\mathcal{A}$  является  $\beta$ -замкнутым, выполняется  $G_j \in \mathcal{A}$ .

Поскольку множество компонент функции  $H$  содержит селекторную функцию,  $g_j \in b(G_j)$ ,  $j = 1, \dots, s$ . Поэтому верно равенство  $B(\{G_1, \dots, G_s\}) = B(\mathcal{A})$ , и по лемме 4 для любой функции  $F$  из множества  $\mathcal{A}$  можно выбрать функцию  $H_F$  из  $\mathcal{A}$ , зависящую от одной переменной и такую, что  $F \in [\{G_1, \dots, G_s, H_F\}]_\beta$ . Значит, верно включение  $\mathcal{A} \subseteq [\{G_1, \dots, G_s\} \cup \{H_F | F \in \mathcal{A}\}]_\beta$ . Но так как все функции из множеств  $\{G_1, \dots, G_s\}$  и  $\{H_F | F \in \mathcal{A}\}$  содержатся в  $\mathcal{A}$ , верно и обратное включение. Поэтому  $\mathcal{A} = [\{G_1, \dots, G_s\} \cup \{H_F | F \in \mathcal{A}\}]_\beta$ .

Так как число функций из  $\mathcal{A}$ , зависящих от одной переменной, конечно, конечно и множество  $\{H_F | F \in \mathcal{A}\}$ , а поскольку функции  $G_1, \dots, G_s$  зависят не более чем от  $r$  переменных, где  $r$  зависит только от  $\mathcal{B}$ , получаем утверждение леммы 6. ■

**Теорема 2.** Пусть  $k = 2^m$ ,  $m \geq 2$ , а  $\mathcal{B}$  — замкнутый класс булевых функций, содержащийся в классе  $M$  или в классе  $T_{01}$ . Тогда число различных  $\beta$ -замкнутых классов  $\mathcal{A}$  функций из  $P_{k|3}$  с булевым замыканием  $\mathcal{B}$  является конечным.

**Доказательство.** Пусть  $\mathcal{A}$  — произвольный  $\beta$ -замкнутый класс функций из  $P_{k|3}$ , такой, что  $B(\mathcal{A}) = \mathcal{B}$ . Тогда по лемме 6 в классе  $\mathcal{A}$  найдётся конечный базис, все функции которого зависят не более чем от  $r$  переменных, где  $r$  зависит только от класса  $\mathcal{B}$ . Так как число функций из  $P_{k|3}$ , зависящих не более чем от  $r$  фиксированных переменных, является конечным, конечно и число их подмножеств. Поэтому конечно число рассматриваемых  $\beta$ -замкнутых классов функций. ■

**Следствие 1.** Пусть  $k = 2^m$ , где  $m \geq 2$ . Тогда для любого замкнутого класса  $\mathcal{B}$  булевых функций, такого, что  $\mathcal{B} \subseteq O^\infty$ ,  $\mathcal{B} \neq O^\infty$ , семейство  $\beta$ -замкнутых классов функций из  $P_{k|3}$  с булевым замыканием  $\mathcal{B}$  является конечным.

**Доказательство.** Если класс  $\mathcal{B}$  содержится в  $O^\infty$  и  $\mathcal{B} \neq O^\infty$ , то либо  $\mathcal{B} \subset M$ , либо  $\mathcal{B} \subset T_{01}$ , либо выполняются оба соотношения [8]. Поэтому по теореме 2 семейство  $\beta$ -замкнутых классов функций из  $P_{k|3}$  с булевым замыканием  $\mathcal{B}$  является конечным. ■

Рассмотрим далее множество  $Q$  замкнутых классов  $\mathcal{B}$  булевых функций, для которых число различных  $\beta$ -замкнутых классов функций из  $P_{k|3}$  с булевым замыканием  $\mathcal{B}$  не является конечным. По теореме 2 классы, содержащиеся в классе  $M$  или в классе  $T_{01}$ , не принадлежат множеству  $Q$ .

Несложно показать, что для любой функции  $F$  из  $P_k$ , все компоненты которой являются линейными функциями, число её значений есть степень двойки, а для любой функции  $F$ , все компоненты которой являются самодвойственными функциями, число её значений является чётным. Поэтому если  $\mathcal{A} \subseteq P_{k|3}$ ,  $[\mathcal{A}]_\beta = \mathcal{A}$  и  $B(\mathcal{A}) = \mathcal{B}$ , где класс  $\mathcal{B}$  содержится в классе  $L$  или в классе  $S$ , то  $\mathcal{A} \subseteq P_{k|2}$ . В работе [6] доказано, что число различных  $\beta$ -замкнутых классов функций из  $P_{k|2}$  с булевым замыканием  $\mathcal{B}$  является конечным. Поэтому конечно и число различных  $\beta$ -замкнутых классов функций из  $P_{k|3}$  с булевым замыканием  $\mathcal{B}$ , а значит, ни один из классов линейных или самодвойственных функций не принадлежит множеству  $Q$ , и множество  $Q$  содержится в следующем множестве классов [8]:

$$\{P_2, T_0, T_1\} \cup \{O^\mu, I^\mu : \mu \geq 2\} \cup \{O^\infty, I^\infty\}.$$

В данном множестве классы  $O^\infty$  и  $I^\infty$  являются минимальными по включению, а по теореме 1 класс  $O^\infty$  содержится в множестве  $Q$ . Поскольку класс  $I^\infty$  является двойственным к классу  $O^\infty$ , то и он, очевидно, содержится в  $Q$ . Поэтому имеет место следующая теорема

**Теорема 3.** Пусть  $k = 2^m$ , где  $m \geq 2$ . Тогда классы  $O^\infty$  и  $I^\infty$  являются минимальными по включению среди всех замкнутых классов  $\mathcal{B}$  булевых функций, для которых число различных  $\beta$ -замкнутых классов функций из  $P_{k|3}$  с булевым замыканием  $\mathcal{B}$  не является конечным.

#### ЛИТЕРАТУРА

1. Янов Ю. И., Мучник А. А. О существовании  $k$ -значных замкнутых классов, не имеющих конечного базиса // Докл. АН СССР. 1959. Т. 127. № 1. С. 44–46.
2. Яблонский С. В. Введение в дискретную математику. М.: Высшая школа, 2001. 384 с.
3. Нгуен Ван Хоа. О семействах замкнутых классов  $k$ -значной логики, сохраняемых всеми автоморфизмами // Дискретная математика. 1993. Т. 5. Вып. 4. С. 87–108.
4. Марченко С. С.  $S$ -классификация функций многозначной логики // Дискретная математика. 1997. Т. 9. Вып. 3. С. 125–152.
5. Тарасова О. С. Классы функций  $k$ -значной логики, замкнутые относительно операций суперпозиции и перестановок // Матем. вопросы кибернетики. Сб. статей. Вып. 13. М.: Физматлит, 2004. С. 59–112.
6. Подолько Д. К. О классах функций, замкнутых относительно специальной операции суперпозиции // Вестник Московского университета. Сер. 1. Математика. Механика. 2013. № 6. С. 54–57.
7. Кон П. Универсальная алгебра. М.: Мир, 1968. 352 с.
8. Угольников А. Б. Классы Поста: учеб. пособие. М.: Изд-во ЦПИ при механико-математическом факультете МГУ им. М. В. Ломоносова, 2008. 64 с.
9. Марченко С. С. О замкнутых классах самодвойственных функций многозначной логики. II // Проблемы кибернетики. 1983. Т. 40. С. 261–266.