

ром неверно предполагалось, что для каждой APN-функции  $F$  такой класс состоит только из функций  $F(x \oplus c) \oplus d$ , где  $c, d$  пробегает  $\mathbb{F}_2^n$ . Однако найдены примеры квадратичных функций  $F$  от 4 переменных, для которых существуют линейные функции  $L$ , прибавление которых к исходной функции  $F$  сохраняет множества значений производных по всем направлениям, но при этом  $F \oplus L$  не лежит в классе  $\{F(x \oplus c) \oplus d : c, d \in \mathbb{F}_2^n\}$ . Например, в качестве  $F$  можно выбрать APN-функцию  $F(x_1, x_2, x_3, x_4) = (x_1x_2, x_1x_3 \oplus x_2x_4, x_2x_3 \oplus x_1x_4 \oplus x_2x_4, x_3x_4)$ , а в качестве линейной следующую:  $L(x_1, x_2, x_3, x_4) = (x_1 \oplus x_2, x_2 \oplus x_3, x_2, x_3 \oplus x_4)$ . Тогда для любого ненулевого  $a \in \mathbb{F}_2^4$  верно  $B_a(F) = B_a(F \oplus L)$ .

### ЛИТЕРАТУРА

1. Гордильова А. А. Характеризация APN-функций через подфункции // Прикладная дискретная математика. Приложение. 2014. №7. С. 15–16.
2. Тужилин М. Э. Почти совершенные нелинейные функции // Прикладная дискретная математика. 2009. №3. С. 14–20.
3. Carlet C. Open questions on nonlinearity and on APN functions // LNCS. 2015. V. 9061. P. 83–107.

УДК 512.552.18

DOI 10.17223/2226308X/8/10

## ИССЛЕДОВАНИЕ ГРУППЫ БИЕКТИВНЫХ ДИФФЕРЕНЦИРУЕМЫХ ПО МОДУЛЮ $p^n$ ФУНКЦИЙ

А. С. Ивачев

Описана с точностью до изоморфизма группа биективных дифференцируемых по модулю  $p^n$  функций, предложен способ поиска сопрягающего элемента в этой группе с помощью решения системы линейных уравнений над  $\mathbb{Z}_p$ , а также предложен способ генерации транзитивных функций с помощью биективных дифференцируемых по модулю  $p^n$  функций путём сопряжения функции  $f(x) = x + 1$  биективными функциями.

**Ключевые слова:** дифференцируемая по модулю  $p^n$  функция, биективная функция, транзитивная функция, сопряжение.

Генерация последовательностей больших периодов, состоящих из элементов конечного кольца, является важной задачей в криптографии. Для генерации последовательности может использоваться следующая рекуррентная формула:

$$x_{i+1} = f(x_i), i = 1, 2, \dots,$$

где  $f$  — некоторая функция над кольцом  $\mathbb{Z}_{p^n}$ .

Возникает проблема выбора  $f$ , такой, чтобы она легко вычислялась и генерировала последовательность  $x_1x_2 \dots$  максимального периода  $p^n$ .

Как вариант выбора таких  $f$  в [1] предложены и исследованы дифференцируемые по модулю  $p^n$  функции, в том числе те из них, которые являются биективными и транзитивными. В частности, построены критерии биективности и транзитивности и получена формула для вычисления обратных биективных дифференцируемых по модулю  $p^n$  функций.

В данной работе проведено более глубокое изучение биективных дифференцируемых функций, а также основных задач, в которых данные функции могут быть применимы.

Напомним основные определения и утверждения, связанные с дифференцируемыми по модулю функциями.

**Определение 1.** Любая функция  $f : \mathbb{Z}_p \rightarrow \mathbb{Z}_p$  является дифференцируемой функцией по модулю  $p$ . Функция  $f : \mathbb{Z}_{p^n} \rightarrow \mathbb{Z}_{p^n}$  называется дифференцируемой по модулю  $p^n$  ( $n > 1$ ), если:

- 1)  $f \bmod p^i$  — дифференцируемая по модулю  $p^i$  функция,  $i = 1, \dots, n-1$ ;
- 2)  $f(x + ap^{n-1}) = f(x) + ap^{n-1}f'(x) \pmod{p^n}$ , где  $f'$  — некоторая функция из  $\mathbb{Z}_{p^n}$  в  $\mathbb{Z}_{p^n}$ . Функция  $f'$  называется производной функции  $f$  по модулю  $p^n$ .

Класс дифференцируемых функций обозначается  $D_n$ .

Пусть

$$A_n = \{f : f \in D_n \wedge f_{n-1}(x) = 0\};$$

$$B_n = \{f : f(x + ap^{n-1}) \equiv f(x) \pmod{p^n} \wedge f(x) \equiv 0 \pmod{p^{n-1}}\};$$

$$C_n = \{f : f(x) = x_{n-1}p^{n-1}h'(x), \text{ где } h' \text{ — производная некоторой функции из } D_n\}.$$

**Утверждение 1** [1]. Для любой функции  $f$  из  $D_n$  существует единственная тройка  $(f_A, f_B, f_C)$ , где  $f_A \in A_n$ ,  $f_B \in B_n$ ,  $f_C \in C_n$ , такая, что  $f(x) = f_A(x) + f_B(x) + f_C(x)$ . Обратно, для каждой тройки  $(f_A, f_B, f_C)$ , где  $f_A \in A_n$ ,  $f_B \in B_n$ ,  $f_C \in C_n$ , существует функция  $f$  из  $D_n$ , такая, что  $f(x) = f_A(x) + f_B(x) + f_C(x)$ .

**Определение 2.** Дифференцируемая по модулю  $p^n$  функция  $f$  называется обратимой (или биективной), если существует функция  $g$ , такая, что  $g(f(x)) = x$ . Функция  $g$  называется обратной для функции  $f$ .

**Определение 3.** Дифференцируемая по модулю  $p^n$  функция называется транзитивной, если она индуцирует одноцикловую подстановку на  $\mathbb{Z}_{p^n}$ .

Будем обозначать группу биективных дифференцируемых по модулю  $p^n$  функций с композицией в качестве операции как  $Bi_n$ . Пусть отображение  $\pi_n : Bi_n \rightarrow Bi_{n-1}$  определяется как  $\pi_n(f) = f \bmod p^{n-1}$ . Очевидно, что это гомоморфизм с ядром

$$\text{Кер } \pi_n = \{f : f(x) = x_0 + x_1p + \dots + x_{n-2}p^{n-2} + f_B(x) + f'(x)x_{n-1}p^{n-1}, f_B \in B_n\}.$$

Ядро  $\text{Кер } \pi_n$  является группой относительно композиции функций в нем. В дальнейшем эта группа обозначается  $IB_n$ .

Пусть  $\mathbb{L}_p = \langle \{f : \mathbb{Z}_p \rightarrow \mathbb{Z}_p : f(x) = ax + p, a \neq 0\}, \circ \rangle$ .

**Теорема 1.**

$$Bi_n \simeq Bi_{n-1} \rtimes IB_n \simeq Bi_{n-1} \rtimes \bigoplus_{i=1}^{p^{n-1}} \mathbb{L}_p,$$

где при композиции функций в  $Bi_n$  компонента  $\hat{f}$  из  $Bi_{n-1}$  переставляет функции  $f$  в  $IB_n$  по следующему закону:

$$\phi_{\hat{f}}(f)(x) = x_0 + x_1p + \dots + x_{n-2}p^{n-2} + f_B(\hat{f}_A(x)) + f'(\hat{f}_A(x))x_{n-1}p^{n-1},$$

а именно: в сумме  $\bigoplus_{i=1}^{p^{n-1}} \mathbb{L}_p$  слагаемое  $ax + b$  с номером  $i$  ставится на место слагаемого  $a^{\hat{f}_A}x + b^{\hat{f}_A}$  с номером  $\hat{f}_A(i)$ .

Здесь и далее если слагаемое  $ax + b$  суммы  $\bigoplus_{i=1}^{p^{n-1}} \mathbb{L}_p$  имеет номер  $i$  и  $f_A \in A_n$ , то через  $a^{f_A}x + b^{f_A}$  обозначается слагаемое этой суммы с номером  $f_A(i)$ .

Рассмотрим следующее равенство:

$$u = f^{-1} \circ v \circ f, \quad (1)$$

где  $f, v, u \in Bi_n$ . Оно фигурирует при рассмотрении следующих задач:

- поиск сопрягающего элемента;
- генерация транзитивных функций с помощью биективных.

Задача поиска сопрягающего элемента — это решение функционального уравнения, которое задаётся равенством (1) при известных  $u$  и  $v$  и неизвестном  $f$ . Искать сопрягающий элемент можно с помощью теоремы 1. Используя равенство

$$Bi_n \simeq Bi_{n-1} \times \bigoplus_{i=1}^{p^{n-1}} \mathbb{L}_p,$$

можно проводить вычисления во второй части полупрямого произведения, если они уже проведены по первой. В  $\mathbb{L}_p$  содержатся функции вида  $ax + b$ ,  $a \neq 0$ . Соответственно, при решении уравнения (1) для каждого слагаемого суммы  $\bigoplus_{i=1}^{p^{n-1}} \mathbb{L}_p$  выполняется выражение

$$v_1x + v_2 = (f_1^{u_A \circ f_A})^{-1}(u_1^{f_A}(f_1x + f_2) + u_2^{f_A}) - (f_1^{u_A \circ f_A})^{-1}f_2^{u_A \circ f_A},$$

которое упрощается в систему

$$\begin{cases} v_1 f_1^{u_A \circ f_A} - u_1^{f_A} f_1 = 0, \\ v_2 f_1^{u_A \circ f_A} - u_2^{f_A} + f_2^{u_A \circ f_A} - u_1^{f_A} f_2 = 0. \end{cases}$$

Объединив эти системы для всех слагаемых, получим систему из  $2p^{n-1}$  уравнений. Отметим, что она является линейной.

Получившуюся систему можно разбить на две части, одна — только из уравнений, в которых отсутствуют  $f_2$ , вторая — из уравнений, в которых  $f_2$  присутствуют, и решать сначала первую, а затем вторую. Матрица получившейся системы представляет собой сумму перестановочных матриц, т. е. содержит большое число нулей, что может способствовать более быстрому её решению.

Другой задачей, в которой фигурируют биективные дифференцируемые по модулю  $p^n$  функции, является генерация транзитивных дифференцируемых по модулю  $p^n$  функций. Генерировать транзитивные функции с помощью равенства (1) можно, если положить  $v$  транзитивной функцией, и тогда  $u$  будет также транзитивной. Например, можно выбрать  $v(x) = x + 1$ , и тогда достаточно уметь генерировать биективные функции и вычислять значение обратной функции, чтобы вычислять  $u$ . Критерии биективности и формулу для вычисления обратной функции можно найти в [1]. Верна следующая

**Теорема 2.** Все транзитивные дифференцируемые по модулю  $p^n$  функции могут быть получены сопряжением функции  $f(x) = x + 1$  биективными дифференцируемыми по модулю  $p^n$  функциями.

Таким образом, пробегаая по всем биективным функциям, можно предложенным способом получить все транзитивные функции.

Итак, для генерации последовательностей больших периодов биективные дифференцируемые по модулю  $p^n$  функции могут быть использованы как сопрягающие для транзитивных функций. Представляют интерес также статистические свойства таких последовательностей. Поэтому группа дифференцируемых по модулю  $p^n$  функций заслуживает внимания. Однако пока не описано представление, позволяющее эффективно вычислять данные функции, их реальное использование не практично. Поэтому в дальнейшем стоит задача поиска эффективного представления для функций из класса дифференцируемых по модулю  $p^n$  функций или из его подклассов. Предполагается, что данное представление можно получить для этих функций по модулю  $2^n$ , используя элементарные операции, такие, как AND, XOR, RIGHT\_SHIFT.

### ЛИТЕРАТУРА

1. Ивачев А. С. Исследование класса дифференцируемых функций в кольцах классов вычетов по примарному модулю // Прикладная дискретная математика. Приложение. 2014. № 7. С. 19–22.

УДК 512.543.72

DOI 10.17223/2226308X/8/11

## ОБРАЩЕНИЕ ДИФФЕРЕНЦИРУЕМЫХ ПЕРЕСТАНОВОК НАД ГРУППОЙ

А. В. Карпов

Вводится понятие дифференцируемой функции над группой с нормальным рядом, обобщающее понятие полиномиальной функции. Для абелевых, нильпотентных и разрешимых групп доказывается формула для нахождения обратной в смысле композиции перестановки к заданной дифференцируемой перестановке.

**Ключевые слова:** перестановка, полином над группой, дифференцируемая функция.

Пусть задана группа  $\mathbb{G}$  с нормальным рядом  $\mathbb{G} = H_0 \supseteq H_1 \supseteq \dots \supseteq H_n = e$ . Через  $\Psi$  обозначим множество функций, отображающих  $\mathbb{G}$  в себя, которые действуют на факторах  $H_k/H_{k+1}$  ( $k \in \{0, \dots, n-1\}$ ) как эндоморфизмы.

**Определение 1.** Функция  $f : \mathbb{G} \rightarrow \mathbb{G}$  называется *дифференцируемой* в точке  $a \in \mathbb{G}$  относительно нормального ряда  $\mathbb{G} = H_0 \supseteq H_1 \supseteq \dots \supseteq H_n = e$ , если существует функция  $\psi_{f,a} \in \Psi$ , такая, что для любого члена нормального ряда  $H_k$  и любого элемента  $h \in H_k$  выполняется равенство

$$f(a+h) \equiv f(a) + \psi_{f,a}(h) \pmod{H_{k+1}}.$$

Функция называется дифференцируемой, если она дифференцируема в каждой точке группы  $\mathbb{G}$ . Функция  $\psi_{f,a}$  называется производной функции  $f$  в точке  $a$ .

В качестве примеров дифференцируемых функций можно привести следующие: полиномиальные функции над примарным кольцом вычетов  $\mathbb{Z}_{p^n}$ , где в качестве  $\mathbb{G}$  выступает  $(\mathbb{Z}_{p^n}, +)$ ,  $H_k = p^k \mathbb{Z}_{p^n}$ ,  $\psi_{f,a} = f'(a)$  и  $\psi_{f,a}(h) = h * f'(a)$ ; полиномиальные вектор-функции, т. е. системы из  $m$  полиномов от  $m$  переменных с коэффициентами из  $\mathbb{Z}_{p^n}$ , где  $\mathbb{G} = (\mathbb{Z}_{p^n}^m, +)$ ,  $\psi_{f,a}$  совпадает с матрицей частных производных, вычисленных в точке  $a$ ;