

8. Junod P. and Vaudenay S. FOX: A new family of block ciphers // Selected Areas in Cryptography'04. LNCS. 2005. V. 3357. P. 114–129.
9. Gilboa S. and Gueron S. Balanced permutations Even-Mansour ciphers // Cryptology ePrint Archive. 2014. Report 2014/642.
10. Massey J. L. SAFER K-64: a byte-oriented block-ciphering algorithm // FSE'94. LNCS. 1994. V. 809. P. 1–17.

УДК 519.7

DOI 10.17223/2226308X/12/7

О КЛАССЕ СТЕПЕННЫХ КУСОЧНО-АФФИННЫХ ПОДСТАНОВОК НА НЕАБЕЛЕВОЙ ГРУППЕ ПОРЯДКА 2^m , ОБЛАДАЮЩЕЙ ЦИКЛИЧЕСКОЙ ПОДГРУППОЙ ИНДЕКСА ДВА

Б. А. Погорелов, М. А. Пудовкина

Четыре неабелевы группы порядка 2^m , $m \geq 4$, имеют циклические подгруппы индекса два. Примерами являются широко известная группа диэдра и обобщённая группа кватернионов. Произвольная неабелева группа G порядка 2^m , обладающая циклической подгруппой индекса два, в определённом смысле близка к встречающейся в качестве группы наложения ключа аддитивной абелевой группе кольца вычетов \mathbb{Z}_{2^m} . В данной работе на группе G задаются два класса преобразований, названных степенными кусочно-аффинными, для которых доказаны критерии биективности. Они позволят далее провести полную классификацию ортоморфизмов, полных преобразований и их вариаций во множестве всех степенных кусочно-аффинных подстановок.

Ключевые слова: неабелева группа, группа диэдра, обобщённая группа кватернионов, критерий биективности, ортоморфизм.

В ARX-шифрсистемах используются просто реализуемые операции сложения в кольце вычетов, в векторном пространстве над полем $\text{GF}(2)$, а также циклический сдвиг. Возникает вопрос о переходе к просто реализуемой группе наложения ключа, относительно которой вместе с некоторым преобразованием g могут эффективно обеспечиваться перемешивающие и рассеивающие свойства.

Неабелевы группы порядка 2^m , обладающие циклической подгруппой индекса два, в определённом смысле преемственны широко встречающимся в качестве групп наложения ключа аддитивным абелевым группами m -мерного векторного пространства $V_m(2)$ над полем $\text{GF}(2)$ и кольца вычетов \mathbb{Z}_{2^m} . В [1] описана связь между неабелевостью группы наложения ключа и свойством марковости алгоритмов блочного шифрования.

Из теоремы 12.5.1 [2] следует, что неабелевыми группами порядка 2^m , имеющими циклическую подгруппу индекса два, являются только четыре группы с двумя образующими a , u , удовлетворяющими следующим определяющим соотношениям:

- 1) обобщённая группа кватернионов Q_{2^m} , $m \geq 3$,

$$a^{2^{m-1}} = e, u^2 = a^{2^{m-2}}, ua = a^{-1}u;$$

- 2) группа диэдра $D_{2^{m-1}}$, $m \geq 3$,

$$a^{2^{m-1}} = e, u^2 = e, ua = a^{-1}u;$$

- 3) $m \geq 4$,

$$a^{2^{m-1}} = e, u^2 = e, ua = a^{1+2^{m-2}}u;$$

4) $m \geq 4$,

$$a^{2^{m-1}} = e, u^2 = e, ua = a^{-1+2^{m-2}}u.$$

На произвольной неабелевой группе $G = \langle a, u \rangle$ порядка 2^m , имеющей циклическую подгруппу $\langle a \rangle$ индекса два, рассмотрим преобразования двух видов $\theta_{(c_1, c_2, b_1, b_2)}^{(r_1, r_2, q_1, q_2)} : G \rightarrow G$ и $\tilde{\theta}_{(c_1, c_2, b_1, b_2)}^{(r_1, r_2, q_1, q_2)} : G \rightarrow G$, заданные условиями

$$\begin{aligned} \theta_{(c_1, c_2, b_1, b_2)}^{(r_1, r_2, q_1, q_2)} : a^i &\mapsto \begin{cases} a^{r_1 i + c_1}, & \text{если } i \in \{0, \dots, 2^{m-2} - 1\}, \\ a^{r_2 i + c_2} u, & \text{если } i \in \{2^{m-2}, \dots, 2^{m-1} - 1\}, \end{cases} \\ \theta_{(c_1, c_2, b_1, b_2)}^{(r_1, r_2, q_1, q_2)} : a^i u &\mapsto \begin{cases} a^{q_1 i + b_1} u, & \text{если } i \in \{0, \dots, 2^{m-2} - 1\}, \\ a^{q_2 i + b_2}, & \text{если } i \in \{2^{m-2}, \dots, 2^{m-1} - 1\}, \end{cases} \\ \tilde{\theta}_{(c_1, c_2, b_1, b_2)}^{(r_1, r_2, q_1, q_2)} : a^i &\mapsto \begin{cases} a^{r_1 i + c_1}, & \text{если } i \in \{0, \dots, 2^{m-2} - 1\}, \\ a^{r_2 i + c_2} u, & \text{если } i \in \{2^{m-2}, \dots, 2^{m-1} - 1\}, \end{cases} \\ \tilde{\theta}_{(c_1, c_2, b_1, b_2)}^{(r_1, r_2, q_1, q_2)} : a^i u &\mapsto \begin{cases} a^{q_1 i + b_1}, & \text{если } i \in \{0, \dots, 2^{m-2} - 1\}, \\ a^{q_2 i + b_2} u, & \text{если } i \in \{2^{m-2}, \dots, 2^{m-1} - 1\}, \end{cases} \end{aligned}$$

где $b_1, b_2, c_1, c_2 \in \{0, \dots, 2^{m-1} - 1\}$, $r_1, r_2, q_1, q_2 \in \{0, \dots, 2^{m-1} - 1\}$.

Далее преобразования $\theta_{(c_1, c_2, b_1, b_2)}^{(r_1, r_2, q_1, q_2)}$ и $\tilde{\theta}_{(c_1, c_2, b_1, b_2)}^{(r_1, r_2, q_1, q_2)}$ будем называть *степенными кусочно-аффинными*. Для каждого из этих преобразований получены критерии биективности. Приведём критерий для преобразования $\theta_{(c_1, c_2, b_1, b_2)}^{(r_1, r_2, q_1, q_2)}$.

Теорема 1. Пусть $m \geq 4$, $G = \langle a, u \rangle$, G — неабелева группа порядка 2^m с циклической подгруппой $\langle a \rangle$ индекса два. Преобразование $\theta_{(c_1, c_2, b_1, b_2)}^{(r_1, r_2, q_1, q_2)} : G \rightarrow G$ является подстановкой тогда и только тогда, когда элементы $b_1, b_2, c_1, c_2 \in \{0, \dots, 2^{m-1} - 1\}$, $r_1, r_2, q_1, q_2 \in \{0, \dots, 2^{m-1} - 1\}$ удовлетворяют одному из следующих условий:

1. Если $r_1 \equiv r_2 \equiv 1 \pmod{2}$, то
 - 1.1. $r_1 = q_2, r_2 = q_1, c_1 = b_2, c_2 = b_1$;
 - 1.2. $r_1 = q_2, r_2 = 2^{m-1} - q_1, c_1 = b_2, b_1 - c_2 + 2^{m-2} \equiv q_1 \pmod{2^{m-1}}$;
 - 1.3. $r_2 = q_1, r_1 = 2^{m-1} - q_2, c_2 = b_1, b_2 - c_1 + 2^{m-2} \equiv q_2 \pmod{2^{m-1}}$;
 - 1.4. $r_2 = 2^{m-1} - q_1, r_1 = 2^{m-1} - q_2, b_1 - c_2 + 2^{m-2} \equiv q_1 \pmod{2^{m-1}}, b_2 - c_1 + 2^{m-2} \equiv q_2 \pmod{2^{m-1}}$.
2. Если $r_1 \equiv 1 \pmod{2}, r_2 \equiv q_1 \equiv 2 \pmod{4}$, то
 - 2.1. $r_1 = q_2, c_1 = b_2, b_1 + c_2 \equiv 1 \pmod{2}$;
 - 2.2. $r_1 = 2^{m-1} - q_2, b_1 + c_2 \equiv 1 \pmod{2}, b_2 - c_1 + 2^{m-2} \equiv q_2 \pmod{2^{m-1}}$.
3. Если $r_2 \equiv 1 \pmod{2}, r_1 \equiv q_2 \equiv 2 \pmod{4}$, то
 - 3.1. $r_2 = q_1, c_2 = b_1, b_2 + c_1 \equiv 1 \pmod{2}$;
 - 3.2. $r_2 = 2^{m-1} - q_1, c_1 = b_2, b_1 + c_2 \equiv 1 \pmod{2}$.
4. Если $r_1 \equiv r_2 \equiv 2 \pmod{4}$, то
 - 4.1. $q_1 \equiv q_2 \equiv 2 \pmod{4}, b_1 + c_2 \equiv 1 \pmod{2}, b_2 + c_1 \equiv 1 \pmod{2}$.

Полученные критерии биективности в дальнейшем позволят для каждой из четырёх неабелевых групп порядка 2^m , обладающих циклической подгруппой индекса два, классифицировать ортоморфизмы, полные преобразования, а также левые ортоморфизмы и полные левые преобразования [3] в множестве всех степенных кусочно-аффинных подстановок $\theta_{(c_1, c_2, b_1, b_2)}^{(r_1, r_2, q_1, q_2)}, \tilde{\theta}_{(c_1, c_2, b_1, b_2)}^{(r_1, r_2, q_1, q_2)}$.

ЛИТЕРАТУРА

1. Погорелов Б. А., Пудовкина М. А. О неабелевых группах наложения ключа и марковости алгоритмов блочного шифрования // Прикладная дискретная математика. Приложение. 2018. № 11. С. 79–81.
2. Холл М. Теория групп. М.: ИЛ, 1962. 468 с.
3. Погорелов Б. А., Пудовкина М. А. Вариации ортоморфизмов и псевдоадамаровых преобразований на неабелевой группе // Прикладная дискретная математика. Приложение. 2019. № 12. С. 24–27.

УДК 519.1

DOI 10.17223/2226308X/12/8

ТОЧНАЯ ФОРМУЛА ЭКСПОНЕНТА ПЕРЕМЕШИВАЮЩЕГО ОРГРАФА РЕГИСТРОВОГО ПРЕОБРАЗОВАНИЯ

В. М. Фомичев, Я. Э. Авезова

Для примитивного перемешивающего n -вершинного орграфа $\Gamma(g)$ преобразования g двоичного регистра сдвига длины n , где обратная связь $f(x_0, \dots, x_{n-1})$ имеет m существенных переменных с множеством номеров $D(g) = \{d_1, \dots, d_m\}$, $n \geq 3$, $2 \leq m \leq n$, $0 = d_1 < \dots < d_m$, при $d_m \in \{n-1, n-2\}$ получена точная формула экспонента $\text{exr } \Gamma(g)$ и элементарных локальных экспонентов $\gamma_{u,v}$, $0 \leq u, v < n$.

Ключевые слова: локально примитивный орграф, перемешивающий орграф, примитивный орграф, регистр сдвига, экспонент орграфа.

Введение

Изучение экспонентов примитивных матриц и графов началось в 1912 г. с работы Фробениуса [1]. Основные понятия и научные достижения отражены в обзоре [2] и ряде других работ. Получение точной аналитической формулы экспонента для того или иного класса матриц и орграфов — сложная комбинаторная задача, в связи с чем большинство работ в этой области посвящены верхним оценкам экспонентов, важным для приложений.

Исследован класс преобразований g пространства n -мерных векторов, реализуемых регистром левого сдвига с нелинейной обратной связью $f(x_0, \dots, x_{n-1})$, имеющей m существенных переменных, в том числе x_0 (иначе реальная длина регистра меньше n), $n \geq 3$, $2 \leq m \leq n$. Анализ перемешивающих свойств преобразований данного класса имеет прикладное значение для ряда систем защиты информации.

Пусть множество вершин перемешивающего орграфа $\Gamma(g)$, соответствующих номерам входных переменных преобразования g , есть $\{0, \dots, n-1\}$. Получены точные формулы экспонентов и локальных экспонентов двух частных классов перемешивающих орграфов регистровых преобразований. Первый класс орграфов имеет петлю в вершине $n-1$, второй класс содержит контур $(n-1, n-2)$ длины 2.

1. Структурные свойства перемешивающих орграфов регистровых преобразований

Рассмотрим преобразование g двоичного регистра левого сдвига длины n с нелинейной функцией обратной связи $f(x_0, \dots, x_{n-1})$. Обозначим $D(g) = \{d_1, \dots, d_m\}$ множество номеров всех существенных переменных функции f , где $0 = d_1 < \dots < d_m \leq n-1$. Тогда преобразованию g соответствует n -вершинный перемешивающий орграф $\Gamma(g)$, имеющий $n+m-1$ дуг, где n дуг составляют гамильтонов контур $(n-1, \dots, 0)$ и остальные дуги суть $(d_2, n-1), \dots, (d_m, n-1)$. Таким образом, связный орграф $\Gamma(g)$ есть объ-