

УДК 004.056.55

## ПОЛУТОРАБАЙТНЫЕ НЕЛИНЕЙНЫЕ ПРЕОБРАЗОВАНИЯ КОНСТРУКЦИИ НИБЕРГ

Д. А. Юровских, к. т. н. А. В. Соколов, А. О. Шипунова

Одесский национальный политехнический университет  
Украина, г. Одесса  
radiosquid@gmail.com

*Настоящая работа посвящена актуальным вопросам конструирования полуторайбайтных S-блоков подстановки для повышения эффективности современных шифров. Построены S-блоки подстановки конструкции Ниберг над всеми изоморфными представлениями поля  $GF(2^{12})$ , оценено их соответствие основным критериям криптографического качества.*

*Ключевые слова:* S-блок подстановки, конструкция Ниберг, поле Галуа, изоморфизм.

Одним из важнейших этапов разработки любого современного симметричного алгоритма шифрования является построение нелинейного преобразования — S-блока подстановки, характеристики которого во многом обуславливают характеристики конструируемого шифра. Актуальность данного вопроса определяет значительное внимание к нему со стороны исследователей.

Результаты экспериментов [1] показывают, что криптографическое качество S-блоков подстановки и их способность противостоять атакам криптоанализа значительно улучшаются с ростом их длины  $N$ . Данное обстоятельство четко прослеживается исторически в виде роста длины применяемых в криптоалгоритмах S-блоков. Известный сегодня криптоалгоритм Rijndael (AES), который является стандартом шифрования США и одним из самых распространенных блочных шифров, использует S-блоки конструкции Ниберг с длиной входного слова  $k=8$  бит, соответственно, с длиной кодирующей последовательности  $N=2^k=256$ . Исходя из этого, становится очевидным, что следующим шагом в истории развития нелинейных преобразований будет синтез и использование полуторайбайтных S-блоков подстановки.

Целью настоящей работы является построение S-блоков подстановки конструкции Ниберг с длиной входного слова  $k=12$  (полуторайбайтных) над всеми изоморфными представлениями поля Галуа  $GF(2^{12})$ .

Конструкция Ниберг представляет собой отображение, задаваемое мультипликативно обратными элементами поля Галуа  $GF(2^k)$ :

$$y = x^{-1} \text{ modd}[f(z), p], \quad y, x \in GF(2^k), \quad (1)$$

скомбинированное вместе с аффинным преобразованием

$$\mathbf{b} = \mathbf{A} \cdot \mathbf{y} + \mathbf{a}, \quad \mathbf{a}, \mathbf{b} \in GF(2^k), \quad (2)$$

где  $f(z) = z^8 + z^4 + z^2 + z + 1$  — неприводимый над полем  $GF(2^k)$  полином;

$\mathbf{A}$  — невырожденная матрица аффинного преобразования;

$\mathbf{a}$  — вектор сдвига;

$p = 2$  — характеристика расширенного поля Галуа,  $0^{-1} \equiv 0$  — принято;

$a, b, x, y$  — элементы расширенного поля Галуа  $GF(2^k)$ ; рассматриваются либо как десятичные числа, либо двоичные векторы, либо полиномы степени  $k-1$ .

Основополагающая теорема полей Галуа гласит, что для каждого простого числа  $p$  и натурального  $n$  существует конечное алгебраическое поле порядка  $p^n$ , единственное с точностью до изоморфизма. Однако заметим, что методы синтеза кодов, ансамблей шумоподобных сигналов, стоимость аппаратуры генерации и обработки кодов и сигналов существенно зависят от выбора вида представления поля. Поэтому с прикладной точки зрения целесообразно различные представления поля порядка  $p^n$  рассматривать как различные поля [2].

Основное поле  $GF(2^{12})$ , рассматриваемое в данной работе, имеет следующие свои изоморфные представления:

$$GF(q^k) \Rightarrow GF(2^{12}) \Rightarrow GF(4^6) \Rightarrow GF(8^4) \Rightarrow GF(16^3) \Rightarrow GF(64^2). \quad (3)$$

Таким образом, исходя из (3), выражение (1) принимает вид

$$y = x^{-1} \text{mod} d[f_1(z), f_2(z), p], \quad y, x \in GF(2^k), \quad (4)$$

где  $f_1(z)$  — неприводимый полином, определяющий операцию мультипликативного обращения в поле «нижнего уровня»  $GF(q)$ ,  $f_2(z)$  — то же самое, но в поле «верхнего уровня», т. е. расширение расширенного поля  $GF(q^k)$ .

Количества различных неприводимых полиномов [2] и, соответственно, количества различных структур S-блоков подстановки приведены в табл. 1.

Таблица 1

Количества различных неприводимых полиномов в поле  $GF(q^k)$

Вид полинома	$GF(2^{12})$	$GF(4^6)$	$GF(8^4)$	$GF(16^3)$	$GF(64^2)$
$f_1(z)$ в поле $GF(q)$	1	1	2	2	6
$f_2(z)$ в поле $GF(q^k)$ для выбранного $f_1(z)$	335	670	1008	1360	2016
Все неприводимые полиномы в поле $GF(q^k)$	335	670	2016	2720	12096

Таким образом, общее количество S-блоков подстановки конструкции Ниберг, которые могут быть построены над всеми изоморфными представлениями поля  $GF(2^{12})$ , составляет  $J=17837$ . Результаты выборочного анализа криптографических свойств S-блоков подстановки на основе различных изоморфных представлений основного поля  $GF(2^{12})$  приведены в табл. 2, где данные записаны в следующем порядке: алгебраическая степень нелинейности / расстояние нелинейности / максимум среди модулей коэффициентов корреляции.

Таблица 2

Криптографические характеристики построенных S-блоков подстановки

$GF(2^{12})$	$GF(4^6)$	$GF(8^4)$	$GF(16^3)$	$GF(64^2)$
11 / 1984 / 0,0293	11 / 1984 / 0,0293	11 / 1984 / 0,0283	11 / 1984 / 0,0313	11 / 1984 / 0,0313

Проведенные исследования показывают, что качество полторабайтных S-блоков подстановки конструкции Ниберг значительно лучше, чем блоков длиной полбайта или байт. При этом криптографическое качество является относительно стабильным в различных изоморфных представлениях основного поля. Следовательно, применение полторабайтных S-блоков подстановки конструкции Ниберг в симметричных шифрах является перспективным.

#### ИСПОЛЬЗОВАННЫЕ ИСТОЧНИКИ

1. Соколов А. В. Новые методы синтеза нелинейных преобразований современных шифров.— Гамбург: Lambert Academic Publishing, 2015. — 100 с.
2. Мазурков, М. И., Соколов А. В. Нелинейные S-блоки конструкции Ниберг с максимальным лавинным эффектом // Известия ВУЗов. Радиоэлектроника, 2014. — Т. 57, № 6. — С. 47—55.

D. A. Yurovskykh, A. V. Sokolov, A. O. Shipunova  
**12-bit nonlinear transforms of Nyberg design**

This paper is devoted to topical issues of construction of 12-bit substitution boxes for improvement in efficiency of modern ciphers. Substitution boxes of Nyberg's construction over all isomorphic representations of the  $GF(2^{12})$  field were built and assessed for their compliance with basic criteria of cryptographic quality.

Keywords: S-box substitution, Nyberg design, Galois field, isomorphism.