

# Применение топологически простых колец в криптографии

В. В. Тензина<sup>1</sup>

В работе предлагается криптографическая схема шифрования на основе топологически простых коммутативным колец. Доказывается, что кольцо целых чисел топологически просто и на основе этого факта строится конкретная криптосхема.

**Ключевые слова:** топологически простое кольцо, топологически неприводимый модуль, криптографическая схема.

Везде считаем, что модули левые, топологические кольца и модули отделимые.

## Топологическая простота кольца целых чисел относительно некоторой топологии

Кольцо без собственных замкнутых идеалов называется *топологически простым кольцом*.

В четвертом издании Днестровской тетради (см. [1], 1.10.), в которой изложены нерешённые проблемы теории колец и модулей, В.И. Арнаутыным сформулирован следующий вопрос: существует ли в кольце целых чисел  $\mathbb{Z}$  такая неослабляемая топология, в которой  $\mathbb{Z}$  не содержит замкнутых идеалов. В данной работе даётся положительный ответ на этот вопрос.

В статье [2] строится неидеальная недискретная топология на кольце целых чисел. Дополнительно показывается, что можно построить несчётное число топологий такого типа. Такого типа топологии являются индуктивными, в дальнейшем для различных классов колец они рассматриваются в [3]. Мутылин в своей работе [4], используя похожую технику, строит кольцевую топологию на поле рациональных чисел. На основе этой топологии можно построить желаемую топологию, тем самым доказав

**Теорема 1.** *В кольце целых чисел  $\mathbb{Z}$  существует кольцевая топология, относительно которой  $\mathbb{Z}$  топологически просто.*

**Следствие 1.** *В кольце гауссовых чисел  $\mathbb{Z}[i]$  существует такая топология, относительно которой  $\mathbb{Z}[i]$  топологически просто.*

<sup>1</sup> Тензина Виктория Васильевна — в.н.с. каф. теоретической информатики мех.-мат. ф-та МГУ, e-mail: viktorija.tenzina@math.msu.ru

Tenzina Viktoria Vasil'evna — PhD, Lomonosov Moscow State University, Faculty of Mechanics and Mathematics.

# Криптосхема на основе топологически простых коммутативных колец

Пусть  $R$  — топологически простое коммутативное кольцо с единицей. Например, кольцо целых чисел с индуктивной топологией. Выбираем в  $R$  конечное подмножество  $\{x_i\}_{i=1}^N = X$ . Это множество всех возможных сообщений, которые могут быть переданы и зашифрованы.

Для формирования параметров, отвечающих за шифрование и дешифрование, нам понадобится произвольный ненулевой элемент кольца  $a \in R$  и произвольная окрестность нуля  $V_1$  из  $R$  такая, что для любых различных элементов  $x, y \in X$  подмножества  $(x + V_1)$  и  $(y + V_1)$  не пересекаются. Существование такой окрестности следует из отделимости кольца и конечности множества  $X$ .

Стандартное обозначение того, что  $V_1$  является окрестностью нуля:  $V_1 \in \tau(R)$ . Найдётся окрестность  $V_2 \in \tau(R) : V_2 + V_2 \subset V_1$ . В силу конечности  $X$  существует окрестность  $V_3 \in \tau(R)$  такая, что  $V_3 x \subset V_2$  для любого  $x \in X$ .

Из-за того, что коммутативное кольцо  $R$  топологически просто и содержит единицу, найдётся элемент кольца  $b$  такой, что  $ba \in 1 + V_3$ . Пусть окрестность  $V \in \tau(R)$  такова, что  $bV \in V_2$ .

Ключ шифрования  $(a, V)$ , ключ для расшифровки  $(b, V_1)$ .

Само **шифрование** устроено следующим образом. Пусть  $x \in X$ . Передаём  $y = ax + v$ , выбирая произвольный элемент  $v$  из  $V$ . Элемент  $v$  для данного  $x$  нестрого определен. В принципе  $v$  из  $V$  можно выбрать любым, принимая во внимание какие-то соображения. Например, чтобы передаваемые  $y$  были как можно более равновероятны.

**Расшифровка:** ищем  $x$  такое, чтобы  $by \in x + V_1$ . Оно такое единственное, так как

$$by = b(ax + v) = bax + bv \in (1 + V_3)x + bV \subseteq x + V_2 + V_2 \subset x + V_1.$$

Рассмотрим следующий **пример**. Пусть  $R = \mathbb{Z}$  с индуктивной топологией  $\tau(R) = \{U_n\}_{n=1}^\infty$ . Пусть выбраны простые числа  $\{p_i\}_{i=1}^\infty$  и натуральные  $\{a_{ij}\}_{i \geq j \geq 1}$  так, что

$$\begin{aligned} p_1 < a_{11} < p_2 < a_{22} < a_{21} < p_3 < a_{33} < a_{32} < a_{31} < \\ < p_4 < a_{44} < a_{43} < a_{42} < a_{41} < \dots \end{aligned}$$

и подмножества  $U_n = \{\sum_{k=n}^\infty t_k p_k : |t_k| \leq a_{kn}\}$  являются базой окрестностей нуля для некоторой топологии.

Такая топология существует (см. выше) и относительно неё  $\mathbb{Z}$  топологически просто. Заметим, что наборы  $\{a_{ij}\}$  и  $\{p_i\}$  могут быть различны и секретны.

Выбираем конечное множество  $X$ , например,  $\{cs\}_{s=1}^N$ , где  $c \in \mathbb{N}$ .

Фиксируем  $a \in \mathbb{Z}$ . Нам надо подобрать такое  $n$ , чтобы  $U_n$  можно было использовать в качестве  $V_1$ . Затем находим  $V_1$ ,  $b$  и  $V$  по вышеописанному алгоритму.

Оценка сложности преобразований требует дальнейшего изучения. Эта сложность будет зависеть от конкретной выбранной топологии. Уже есть проблемы, чтобы конструктивно определить изначальную окрестность  $V_1$  по множеству  $X$ , а при декодировании уметь определять какому подмножеству  $\{x + V_1\}_{i=1}^N$  принадлежит  $by$ . Некоторые шаги построения  $V$  по  $V_1$  понятны. Например, для вышеописанной индуктивной топологии в кольце целых чисел окрестность  $V_2$  по  $V_1$  определяется из соотношения  $U_{n+1} + U_{n+1} \subseteq U_n$ . Нужно более тщательное теоретическое исследование самой топологии. То что окрестности вообще-то содержат бесконечное число элементов, можно обойти, придя к конечным подмножествам, учитывая индуктивность построения самой базы вышеуказанной топологии.

Из окрестностей в самом кодировании и декодировании используются только  $V_1$  и  $V$ . Фактически сама топология, топологическая простота  $R$  нам позволяет просто найти подходящие два конечных подмножества  $V_1$  и  $V$ .

На самом деле сама идея такого шифрования чем-то похожа на криптосистемы, основанные на помехоустойчивых кодах. Например крипто-схема McEliece (см. [5]). То, что там некоторые определённые биты можно изменить на что угодно, похоже на прибавление элемента из заданной окрестности.

Какую-то подобную схему хотелось бы рассмотреть на основе топологически неприводимых модулей (в качестве  $X$  рассматриваем подмножество модуля). По крайней мере топология на топологически неприводимом модуле  $\mathbb{Z}$  над дискретным кольцом  $\mathbb{Z}$  (см. [6]) проще устроена (используется идея иррациональной обмотки тора). На самом деле при построении криптосхемы вместо коммутативного топологически простого кольца можно использовать коммутативное кольцо с единицей, являющееся топологически неприводимым модулем над собой как над дискретным кольцом.

Важно уметь на более менее понятных множествах эффективно вычислять: принадлежит ли заданный элемент данной окрестности, параметризуемой несколькими секретными параметрами? Например, окрестность кольца целых чисел, являющегося топологически неприводимым модулем, параметризуется маленьким  $\varepsilon > 0$  (определяет интервал) и иррациональным числом (можно взять корень из натурального).

Дополнительно следует изучить возможности данной асимметричной схемы шифрования как криптосхемы с открытым ключом.

Рассмотрение таких схем стимулирует дальнейшее изучение свойств топологически неприводимых модулей, топологически простых колец и конструктивное построение топологий.

## Список литературы

- [1] Сост. В.Т. Филиппов, В.К. Харченко, И.П. Шестаков, “Днестровская тетрадь. Нерешённые проблемы теории колец и модулей., 4-ое изд.”, 1993, 73 pp.
- [2] Hinrichs Lowell A., “Integer topologies”, *Proc. of the A.M.S.*, **15:6** (1964), 991-995
- [3] J.O. Kiltinen, “Inductive ring topologies”, *Trans. Amer. Math. Soc.*, **134** (1968), 149-169
- [4] Мутылин А. Ф., “Пример нетривиальной топологизации поля рациональных чисел. Полные локально ограниченные поля”, *Изв. АН СССР. Сер. матем.*, **30:4** (1966), 873-890
- [5] R. J. McEliece, “A Public-Key Cryptosystem Based On Algebraic Coding Theory”, 1978, 42-44
- [6] С.Т. Главацкий, А.В. Михалев, В.В. Тензина, “Топологический радикал Джекобсона колец, часть II”, *Фундамент. и прикл. матем.*, **17:1** (2011), 53-64

### **Cryptography based on topologically simple rings** **Tenzina V.V.**

The paper proves that the ring of integers is topologically simple with respect to a certain ring topology. Then we construct a cryptosystem based on commutative topologically simple rings.

*Keywords:* topologically simple ring, topologically irreducible module, cryptosystem

## **References**

- [1] V. T. Filippov (ed.), V. K.Kharchenko (ed.), I. P. Shestakov (ed.), “The Dniester notebook. Unsolved problems in the theory of rings and modules. 4th ed.”, 1993 (In Russian), 73 pp.
- [2] Hinrichs Lowell A., “Integer topologies”, *Proc. of the A.M.S.*, **15:6** (1964), 991-995

- [3] J.O. Kiltinen, “Inductive ring topologies”, *Trans. Amer. Math. Soc.*, **134** (1968), 149-169
- [4] Mutylin A. F., “An example of a nontrivial topologization of the field of rational numbers. Complete locally bounded fields”, *Izv. Akad. Nauk SSSR, Ser. Mat.*, **30**:4 (1966), 873-890 (In Russian)
- [5] R. J. McEliece, “A Public-Key Cryptosystem Based On Algebraic Coding Theory”, 1978, 42-44
- [6] S. T. Glavatsky, A. V. Mikhalev, V. V. Tenzina, “The topological Jacobson radical of rings. II.”, *Fundam. Prikl. Mat.*, **17**:1 (2011), 53-64 (In Russian)