

если не все блоки данных доступны. В этом случае может потребоваться создание новых корректирующих символов для получения полного доступа к данным, что может повысить время доступа в случае неисправности.

### **Заключение**

Система распределенного хранения данных на основе кодов Рида-Соломона - это мощный инструмент для хранения и обработки больших объемов данных на расстоянии. Она обеспечивает высокую производительность, масштабируемость и защиту данных в случае ошибок в передаче. Тем не менее, она также имеет свои недостатки, такие как высокая стоимость и сложность восстановления данных. В целом, использование системы распределенного хранения данных на основе кодов Рида-Соломона следует рассматривать в зависимости от конкретных потребностей организации.

### **БИБЛИОГРАФИЧЕСКИЙ СПИСОК**

1. Y. Lin, X. Luo, Y. Li, J. Liu, and K. Li, "A Distributed Storage Architecture Based on Reed-Solomon Codes and Double Regenerating Codes," in 2013 International Conference on Cloud Computing and Big Data, 2013, pp. 249-253.
2. K. Shum, W. Chan, C. Lau, and S. Tse, "Distributed Storage System Based on Reed-Solomon Codes," in 2010 IEEE International Conference on Communications, 2010, pp. 1-5.
3. F. Qiu, H. Jin, X. Huo, and Y. Hu, "A Novel Distributed Storage System Based on Reed-Solomon Codes," in 2012 International Conference on Computing, Networking and Communications (ICNC), 2012, pp. 700-704.
4. L. R. Knudsen, "Reed-Solomon Codes and Their Applications," IEEE Communications Magazine, vol. 41, no. 8, pp. 70-76, Aug. 2003.

**УДК 511 УДК 512 УДК 003.326**

### **КРИТЕРИЙ, КОЛИЧЕСТВО И СТРУКТУРА КУБИЧЕСКИХ ВЫЧЕТОВ В ПОЛЕ $Z_p$**

Пастухов Юрий Феликсович<sup>1</sup>, Пастухов Дмитрий Феликсович<sup>1</sup>,  
Волосов Константин Александрович<sup>4</sup>, Чернов Сергей Васильевич<sup>2</sup>,  
Пастухов Александр Юрьевич<sup>3</sup>, Волосова Александра Константиновна<sup>4</sup>,  
Волосова Наталья Константиновна<sup>5</sup>, Калинцев Сергей Викторович<sup>1</sup>

Полоцкий государственный университет имени Евфросинии Полоцкой, Полоцк, Беларусь  
<sup>2</sup>«Конструкторское бюро «Дисплей», Витебск, Беларусь

<sup>3</sup> Витебский государственный университет имени П.М. Машерова,  
Витебск, Беларусь

<sup>4</sup>РУТ(МИИТ) Московский государственный университет путей сообщения Императора Николая II, Москва, Россия

<sup>5</sup>МГТУ им. Н.Э. Баумана, Москва, Россия

### **Аннотация**

Кубические вычеты и невычеты в поле  $Z_p$  - элементы поля для которых существует решение канонического кубического уравнения с единичным коэффициентом при старшем члене и свободным членом, совпадающим с заданным элементом поля.

Критерий и структура кубических вычетов может быть получен из критерия существования алгебраического уравнения степени  $n$

Кубические вычеты и невычеты используются в теории чисел, компьютерной безопасности криптографии.

## Введение

В работе [1] исследовался вопрос о существовании решений алгебраических уравнений в кольце вычетов  $Z_m$  в результате - получен мощный и эффективный инструмент исследования существования решений -сформулирована и доказана теорема1 - критерий существования (канонического)алгебраического уравнения степени n в кольце вычетов  $Z_m$  с образующими и свободным членом, взаимно простым с порядком кольца.

Новым в данной работе является критерий кубических вычетов и невычетах из более общего критерия [1] существования решения канонического неоднородного алгебраического уравнения степени в кольцах, где мультиплекативная группа порождается одним элементом(циклической). Так как мультиплекативная группа поля  $Z_p$   $Z_p^*$  состоит из всех ненулевых элементов и является циклической , так как  $p$ - простое , то это обстоятельство создает идеальное условие для применения более общего критерия.

Как известно, вычеты в поле  $Z_p$  – это такие элементы  $a \in Z_p$  , для которых существуют решения уравнения  $x^2 \equiv a \pmod{p}$  , невычеты в поле  $Z_p$  - это такие элементы  $a \in Z_p$  , для которых не существуют решения уравнения  $x^2 \equiv a \pmod{p}$  Количество порождающих равно  $\phi(\phi(m))$  , где  $\phi$  –

функция Эйлера.

Известно, что

$Z_m^*$  – циклическая  $\Leftrightarrow 1) m = 2 \quad 2) m = 4 \quad 3) m = p^k \quad 4) m = 2p^k \quad (p \text{ – нечетное простое})$

**Теорема1 (Критерий , количество и структура кубических вычетов и невычетов в поле  $Z_p$ )**

Пусть  $Z_p$  – поле вычетов по простому модулю  $p$ . Пусть  $g$  – произвольный образующий поля  $Z_p$  (хотя бы один такой элемент обязательно существует так как  $p$  – простое) Тогда:

1)  $a = 0$  является кубическим вычетом( так как существует очевидное решение  $x = 0: 0^3 \equiv 0 \pmod{p}$  )

2)  $a \neq 0$  пусть  $a \neq 0 \Rightarrow a \in Z_p^* \Rightarrow \exists 1 \leq \beta \leq \phi(p) = p-1: a = g^\beta \Leftrightarrow \beta = \log_g a \quad (1)$

$a$  – кубический вычет в

$Z_p \Leftrightarrow \beta = \log_g a \equiv 0 \quad (\text{НОД}(\phi(p) = p-1, n = 3)) \Leftrightarrow \beta \text{ делится без остатка на НОД}(p-1, 3) \quad (2)$

$\text{НОД}(p-1, 3) = \begin{cases} 3, & \text{при } p = 3k+1 \\ 1, & \text{при } p \neq 3k+1 \end{cases} \quad (3)$  Условие (2) не зависит от выбора порождающего элемента. В случае (3b), очевидно, любой элемент является кубическим вычетом.

3) в случае (3a) все кубические вычеты имеют вид:

$$a_0 = 0, a_k = g^{3k} \quad k = 1, \frac{p-1}{3}$$

4) Количество вычетов равно в случае (3a) равно  $(p+2)/3$

**Пример1** Рассмотрим для примера кольцо по простому модулю  $Z$  , количество образующих в  $Z_7$   $\phi(\phi(m=7)) = \phi(6) = 2$  , найдем их

Порождающие кольца это  $\{3, 5\}$ :

$\{3^1 \equiv 3 \pmod{7}, 3^2 \equiv 2 \pmod{7}, 3^3 \equiv 6 \pmod{7}, 3^4 \equiv 4 \pmod{7}, 3^5 \equiv 5 \pmod{7}\} \Rightarrow g = 2$  – образующий

$\{5^1 \equiv 5 \pmod{7}, 5^2 \equiv 4 \pmod{7}, 5^3 \equiv 6 \pmod{7}, 5^4 \equiv 2 \pmod{7}, 5^5 \equiv 3 \pmod{7}\} \Rightarrow g = 5$  – образующий

Рассмотрим, например образующий  $g = 3$

$$\log_{g=3}(a=2) = \beta = 2 \Leftrightarrow 3^2 \equiv 2 \pmod{7}, \log_{g=3}(a=3) = \beta = 1 \Leftrightarrow 3^1 \equiv 3 \pmod{7}, \log_{g=3}(a=5) = \beta = 5 \Leftrightarrow 3^5 \equiv 5 \pmod{7}$$

### По критерию(теорема1)

Ни 2, ни 5, ни 1 не делится на 3= $\text{НОД}(p-1=7-1=6,3)=3$  следовательно 2, 3, 5 –невычеты.

$\log_{g=3}(a=1)=\beta=6 \Leftrightarrow 3^6 \equiv 1(\text{mod } 7)$   $\log_{g=3}(a=6)=\beta=3 \Leftrightarrow 3^3 \equiv 6(\text{mod } 7)$  По критерию(теорема1)

Так как 3 и 6 делится на 3 , следовательно 1, 6 –вычеты, ну и ,конечно, тривиальный вычет 0, который является вычетом произвольной степени в любом кольце.

Рассмотрим, например образующий  $g = 5$

$$\log_{g=5}(a=2)=\beta=4 \Leftrightarrow 5^4 \equiv 2(\text{mod } 7), \log_{g=5}(a=3)=\beta=5 \Leftrightarrow 5^5 \equiv 3(\text{mod } 7), \log_{g=5}(a=5)=\beta=1 \Leftrightarrow 5^1 \equiv 5(\text{mod } 7)$$

### По критерию(теорема1)

Ни 2, ни 5, ни 1 не делится на 3= $\text{НОД}(p-1=7-1=6,3)=3$  следовательно 2, 3, 5 –невычеты.

$\log_{g=5}(a=1)=\beta=6 \Leftrightarrow 3^6 \equiv 1(\text{mod } 7)$   $\log_{g=5}(a=6)=\beta=3 \Leftrightarrow 3^3 \equiv 6(\text{mod } 7)$  По критерию(теорема1)

Так как 3 и 6 делится на 3 , следовательно 1, 6 –вычеты, ну и ,конечно, тривиальный вычет 0, который является вычетом произвольной степени в любом кольце.

Это действительно так- как показывает нижеследующая строка вычислений ниже:

$$\{0^3 \equiv 0(\text{mod } 7), 1^3 \equiv 1(\text{mod } 7), 2^3 \equiv 1(\text{mod } 7), 3^3 \equiv 6(\text{mod } 7), 4^3 \equiv 1(\text{mod } 5), 5^3 \equiv 6(\text{mod } 7), 6^3 \equiv 6(\text{mod } 7)\}$$

Структура вычетов по пункту 4) теоремы 1 : 3 в 3-й степени(6) по модулю 7 и 3 в 6-й степени(1) по модулю 7 , как и должно было быть на основании рассмотренного выше.

В то же время в  $Z_5$   $\varphi(\varphi(m=5)) = \varphi(4) = 2$

Образующие кольца  $Z_5$  это {2,3} :

$$\{2^1 = 2 \equiv 2(\text{mod } 5), 2^2 = 4 \equiv 4(\text{mod } 5), 2^3 = 8 \equiv 3(\text{mod } 5), 2^4 = 16 \equiv 1(\text{mod } 5)\} \Rightarrow g = 2 - \text{образующий}$$

$$\{3^1 = 3 \equiv 3(\text{mod } 5), 3^2 = 9 \equiv 4(\text{mod } 5), 3^3 = 27 \equiv 2(\text{mod } 5), 3^4 = 81 \equiv 1(\text{mod } 5)\} \Rightarrow g = 3 - \text{образующий}$$

$\text{НОД}(p-1=5-1=4,3)=1$  – на 1 делится любое натуральное число, поэтому все элементы в  $Z_5$  - кубические вычеты :

$$\{0^3 \equiv 0(\text{mod } 5), 1^3 \equiv 1(\text{mod } 5), 2^3 \equiv 3(\text{mod } 5), 3^3 \equiv 2(\text{mod } 5), 4^3 \equiv 4(\text{mod } 5)\}$$

Таким образом, структура в отличие от квадратичных вычетов, структура кубических вычетов зависит от простого числа  $p$  – точнее от остатка его деления на 3.

## БИБЛИОГРАФИЧЕСКИЙ СПИСОК

1. КРИТЕРИЙ СУЩЕСТВОВАНИЯ РЕШЕНИЙ, КОЛИЧЕСТВО РЕШЕНИЙ, СТРУКТУРА РЕШЕНИЙ КАНОНИЧЕСКОГО НЕОДНОРОДНОГО АЛГЕБРАИЧЕСКОГО УРАВНЕНИЯ СТЕПЕНИ  $n$  В КОЛЬЦЕ ВЫЧЕТОВ  $Z_M$  С ГЕНЕРАТОРАМИ И СВОБОДНЫМ ЧЛЕНОМ, ВЗАИМНО ПРОСТЫМ С ПОРЯДКОМ КОЛЬЦА Пастухов Ю.Ф., Пастухов Д.Ф., Чернов С.В., Волосова Н.К., Волосов К.А., Волосова А.К. Тенденции развития науки и образования. 2023. № 101-4. С. 114-117.