

## Преобразование слов с помощью тернарных $(L, M)$ -квазигрупп

А.А. Веселова, Н.А. Щучкин

**Аннотация.** Построен алгоритм преобразования слов с помощью набора конечных квазигрупп в количестве, равном числу символов алфавита. Приведены некоторые свойства тернарных  $(L, M)$ -квазигрупп, которые играют важную роль при анализе и проектировании криптографических схем на основе этих алгебр, такие как полиномиальная полнота, отсутствие нетривиальных конгруэнций.

**Ключевые слова:** квазигруппа, полиномиальная полнота, конгруэнция.

**DOI:** 10.26907/2949-3919.2025.1.12-25

### Введение

В последнее время активно разрабатываются криптографические алгоритмы, основанные на неассоциативных и некоммутативных алгебраических структурах [1]. Одной из наиболее подходящих алгебраических структур для таких целей является конечная квазигруппа. Известно широкое применение квазигрупп в криптографии (см., например, [2]). В работе [3] отмечалось, что квазигруппы могут быть очень полезны для криптографических целей главным образом потому, что легко определить функции шифрования и расшифрования, используя операции квазигрупп, и существует огромное количество квазигрупповых операций над заданным конечным множеством. В этой работе авторами было указано преобразование слов с помощью квазигрупп. Обобщая это преобразование на тернарный случай, в работах [4] и [5] были указаны преобразования слов с помощью тернарных квазигрупп, причем во второй работе применялись тернарные квазигруппы порядка 4. Аналогичные преобразования с помощью тернарных  $(L, M)$ -квазигрупп будут приведены ниже.

Исследовательской проблемой является идентификация подходящих квазигрупп для криптографических целей. В работе [6] отмечалось, что с алгебраической точки зрения полиномиально полные квазигруппы подходят для криптографии. Выбор полиномиально полных квазигрупп обосновывается результатом о NP-полноте проблемы проверки разрешимости уравнений над этим классом [7]. Наряду с полиномиально полными квазигруппами в криптографии можно использовать и такого же вида тернарные квазигруппы и

$(L, M)$ -квазигруппы. В работе [8] были исследованы алгебраические свойства тернарных квазигрупп, такие как полиномиальная полнота, отсутствие нетривиальных конгруэнций. Аналогичные исследования проведем ниже для тернарных  $(L, M)$ -квазигрупп. Эти свойства могут сыграть важную роль при анализе и проектировании криптографических схем на основе тернарных  $(L, M)$ -квазигрупп.

## 1. Предварительные сведения

Обобщением квазигрупп являются  $n$ -арные квазигруппы [9], при  $n = 3$  их называют тернарными квазигруппами. Итак, множество  $Q$  с одной тернарной операцией  $f$  называют тернарной квазигруппой, если для любых элементов  $a, b, c$  из  $Q$  уравнения

$$f(x, b, c) = a, \quad f(a, y, c) = b, \quad f(a, b, z) = c, \quad (1)$$

разрешимы однозначно.

Наряду с квазигруппами изучаются различные группоиды, тесно связанные с квазигруппами (см., например, [10]). По аналогии с квазигруппами можно также изучать тернарные группоиды, тесно связанные с тернарными квазигруппами. Например, рассматривать различные тернарные группоиды, в которых разрешимы однозначно не все три уравнения из (1), а только два или одно.

Тернарный группоид  $\langle Q, f \rangle$ , в котором для любых элементов  $a, b, c$  из  $Q$  разрешимы однозначно первые два уравнения из (1), будем называть тернарной  $(L, M)$ -квазигруппой. На множестве  $Q$  имеются еще две тернарные операции  $u, v$ , заданные по правилам

$$u(a, b, c) = d \Leftrightarrow f(d, b, c) = a; \quad v(a, b, c) = d \Leftrightarrow f(a, d, c) = b.$$

Операции  $u, v$  и  $f$  связаны тождествами

$$u(f(x, y, z), y, z) = x = f(u(x, y, z), y, z), \quad (2)$$

$$v(x, f(x, y, z), z) = y = f(x, v(x, y, z), z). \quad (3)$$

Таким образом, на тернарную  $(L, M)$ -квазигруппу  $\langle Q, f \rangle$  можно смотреть как на универсальную алгебру  $\langle Q, f, u, v \rangle$  с набором тождеств (2), (3).

## 2. Конечные тернарные $(L, M)$ -квазигруппы

Пусть множество  $Q$  конечно и  $Q = \{1, 2, \dots, m\}$ . Тогда каждой тернарной  $(L, M)$ -квазигруппе  $\langle Q, f \rangle$  соответствует трехмерная матрица  $m$ -го порядка

$$B = (b_{ijk} \mid i, j, k = 1, 2, \dots, m)$$

([11, с. 5]), где  $b_{ijk} = f(i, j, k)$ , причем, в силу однозначной разрешимости уравнений (1), в строках направления 1 и 2 стоят разные элементы из  $Q$ . Верно и обратное, любая трехмерная матрица  $m$ -го порядка  $B = (b_{ijk} \mid i, j, k = 1, 2, \dots, m)$ , у которой в строках направления 1 и 2 стоят разные элементы из  $Q$ , определяет тернарную  $(L, M)$ -квазигруппу  $\langle Q, f \rangle$ , где  $f(i, j, k) = b_{ijk}$ . Таким образом, между тернарными  $(L, M)$ -квазигруппами и трехмерными матрицами указанного вида имеется взаимно однозначное соответствие.

Построение трехмерной матрицы  $B$  для тернарной  $(L, M)$ -квазигруппы  $\langle Q, f \rangle$  является аналогом построения таблицы умножения для обычной квазигруппы  $\langle Q, \circ \rangle$ , эту таблицу называют латинским квадратом. Наилучшую оценку для числа  $L(m)$  латинских квадратов порядка  $m$  дает формула

$$L(m) = \left( (1 + \alpha_m) \frac{m}{e^2} \right)^{m^2},$$

где  $\alpha_m \rightarrow 0$  при  $m \rightarrow \infty$  (см., например, [12]).

Мы оцениваем число  $L(m; 3)$  тернарных  $(L, M)$ -квазигрупп порядка  $m$ :

$$L(m; 3) = L(m)^m.$$

Для примера, число латинских квадратов порядка 3 равно  $L(3) = 12$ , а число тернарных  $(L, M)$ -квазигрупп порядка 3 равно  $L(3; 3) = 12^3 = 1728$ , число латинских квадратов порядка 4 равно  $L(4) = 576$ , а число тернарных  $(L, M)$ -квазигрупп порядка 4 равно  $L(4; 3) = 576^4 = 110075314176$ .

Эта оценка указывает на большое количество тернарных  $(L, M)$ -квазигрупп, построенных на конечном множестве. Поэтому имеются перспективы использования тернарных  $(L, M)$ -квазигрупп в криптографии.

Каждая трехмерная матрица  $B$ , построенная для тернарной  $(L, M)$ -квазигруппы  $\langle Q, f \rangle$ , где  $Q = \{1, 2, \dots, m\}$ , определяет набор из  $m$  латинских квадратов на множестве  $Q$  с умножением  $i \circ_k j = f(i, j, k)$  ( $k = 1, 2, \dots, m$ ). Таким образом, на трехмерную матрицу  $B$  можно смотреть как на упорядоченный набор латинских квадратов в количестве, равном числу элементов множества  $Q$ .

### 3. Преобразования слов

Для преобразования слов в заданном алфавите используют квазигруппы [3]. Мы обобщаем преобразования слов из этой статьи на тернарный случай, т. е. в работе [8] было указано преобразование слов с помощью тернарных квазигрупп, а здесь будем преобразовывать слова с помощью тернарных  $(L, M)$ -квазигрупп.

Пусть  $\langle Q, f \rangle$  – конечная тернарная  $(L, M)$ -квазигруппа, где  $Q = \{1, \dots, m\}$ . Множество всех непустых слов в алфавите  $Q$  обозначим  $Q^+ = \{x_1 \dots x_s \mid x_i \in Q, s \geq 1\}$ . Для заданной пары элементов  $a, b$  из  $Q$  (в терминах работы [3] эти элементы назовем лидерами)

на множестве  $Q^+$  определим отображение

$$F_{a,b}(x_1x_2\dots x_s) = y_1y_2\dots y_s,$$

где

$$\begin{cases} y_1 = f(x_1, a, b), \\ y_2 = f(x_2, y_1, a), \\ y_{i+1} = f(x_{i+1}, y_i, y_{i-1}), \quad i = 2, 3, \dots, s-1. \end{cases} \quad (4)$$

**Теорема 1.** *Отображение  $F_{a,b}$ , построенное по правилу (4), является биективным.*

*Доказательство.* Пусть  $F_{a,b}(x_1x_2\dots x_s) = F_{a,b}(x'_1x'_2\dots x'_s)$ . Тогда  $f(x_1, a, b) = f(x'_1, a, b)$ , откуда, в силу однозначной разрешимости первого уравнения из (1), имеем  $x_1 = x'_1$ . Далее, из первого равенства следует  $f(x_2, y_1, a) = f(x'_2, y_1, a)$ , откуда, по той же причине, имеем  $x_2 = x'_2$ . Наконец, из первого равенства следует  $f(x_{i+1}, y_i, y_{i-1}) = f(x'_{i+1}, y_i, y_{i-1})$ , откуда, по той же причине, имеем  $x_{i+1} = x'_{i+1}$  для всех  $i = 2, 3, \dots, s-1$ . Инъективность отображения  $F_{a,b}$  доказана. Пусть теперь  $y_1y_2\dots y_s \in Q^+$ . В силу разрешимости первого уравнения из (1), найдутся  $x_1, x_2, \dots, x_s \in Q$  такие, что  $y_1 = f(x_1, a, b)$ ,  $y_2 = f(x_2, y_1, a)$ ,  $y_{i+1} = f(x_{i+1}, y_i, y_{i-1})$  для всех  $i = 2, 3, \dots, s-1$ . Тогда  $F_{a,b}(x_1x_2\dots x_s) = y_1y_2\dots y_s$ .  $\square$

Для той же пары элементов  $a, b$  из  $Q$  на множестве  $Q^+$  строим еще одно отображение

$$G_{a,b}(y_1y_2\dots y_s) = x_1x_2\dots x_s,$$

где

$$\begin{cases} x_1 = u(y_1, a, b), \\ x_2 = u(y_2, y_1, a), \\ x_{i+1} = u(y_{i+1}, y_i, y_{i-1}), \quad i = 2, 3, \dots, s-1. \end{cases} \quad (5)$$

**Теорема 2.** *Отображение  $G_{a,b}$ , построенное по правилу (5), является обратным для отображения  $F_{a,b}$ .*

*Доказательство.* Для выбранного слова  $x_1x_2\dots x_s$  из  $Q^+$  имеем

$$G_{a,b}(F_{a,b}(x_1x_2\dots x_s)) = G_{a,b}(y_1y_2\dots y_s) = x'_1x'_2\dots x'_s,$$

где

$$\begin{aligned} x'_1 &= u(y_1, a, b) = u(f(x_1, a, b), a, b), \\ x'_2 &= u(y_2, y_1, a) = u(f(x_2, y_1, a), y_1, a), \\ x'_{i+1} &= u(y_{i+1}, y_i, y_{i-1}) = u(f(x_{i+1}, y_i, y_{i-1}), y_i, y_{i-1}), \quad i = 2, 3, \dots, s-1. \end{aligned}$$

Согласно (2), получим  $x'_1 = x_1$ ,  $x'_2 = x_2$ ,  $x'_{i+1} = x_{i+1}$  для  $i = 2, 3, \dots, s-1$ , т.е. имеем равенство  $G_{a,b}(F_{a,b}(x_1x_2 \dots x_s)) = x_1x_2 \dots x_s$ . Аналогично доказывается равенство

$$F_{a,b}(G_{a,b}(y_1y_2 \dots y_s)) = y_1y_2 \dots y_s$$

для любого слова  $y_1y_2 \dots y_s$  из  $Q^+$ .  $\square$

Для преобразования слов с помощью тернарных  $(L, M)$ -квазигрупп можно использовать композиции отображений вида (4). Выбираем  $(L, M)$ -тернарные квазигруппы  $\langle Q, f_1 \rangle$ ,  $\langle Q, f_2 \rangle$ , ...,  $\langle Q, f_t \rangle$  и упорядоченные пары  $(a_1, b_1)$ ,  $(a_2, b_2)$ , ...,  $(a_t, b_t)$  элементов из  $Q$  ( $t > 1$ ). Строим по правилу (4) отображения  $F_{a_1, b_1}^1, F_{a_2, b_2}^2, \dots, F_{a_t, b_t}^t$ , а затем рассматриваем композицию

$$F_{a_1, b_1, a_2, b_2, \dots, a_t, b_t} = F_{a_1, b_1}^1 \circ F_{a_2, b_2}^2 \circ \dots \circ F_{a_t, b_t}^t.$$

Для этих же тернарных  $(L, M)$ -квазигрупп и пар элементов строим по правилу (5) отображения  $G_{a_1, b_1}^1, G_{a_2, b_2}^2, \dots, G_{a_t, b_t}^t$ , и также рассматриваем композицию

$$G_{a_t, b_t, \dots, a_2, b_2, a_1, b_1} = G_{a_t, b_t}^t \circ \dots \circ G_{a_2, b_2}^2 \circ G_{a_1, b_1}^1.$$

Очевидно,  $G_{a_t, b_t, \dots, a_2, b_2, a_1, b_1}$  – обратное отображение для отображения  $F_{a_1, b_1, a_2, b_2, \dots, a_t, b_t}$ .

В криптографии необходимо, чтобы зашифрованное слово можно было расшифровать однозначно. В нашем случае имеем следующий факт.

**Теорема 3.** Пусть  $\langle Q, f_1 \rangle, \langle Q, f_2 \rangle, \dots, \langle Q, f_t \rangle$  – тернарные  $(L, M)$ -квазигруппы, где  $Q = \{1, \dots, t\}$ . Для любого слова  $y_1y_2 \dots y_s$  из  $Q^+$  и для любых упорядоченных пар  $(a_1, b_1)$ ,  $(a_2, b_2)$ , ...,  $(a_t, b_t)$  элементов из  $Q$  существует единственное слово  $x_1x_2 \dots x_s$  из  $Q^+$  такое, что верно равенство

$$F_{a_1, b_1, a_2, b_2, \dots, a_t, b_t}(x_1x_2 \dots x_s) = y_1y_2 \dots y_s.$$

*Доказательство.* Существование и единственность слова  $x_1x_2 \dots x_s$  из  $Q^+$  доказывается применением к слову  $y_1y_2 \dots y_s$  из  $Q^+$  преобразования  $G_{a_t, b_t, \dots, a_2, b_2, a_1, b_1}$ .  $\square$

Отображение  $F_{a,b}$  в правиле (4) мы строили, помещая символы прообраза в первую позицию тернарной операции  $f$ , но можно строить  $F_{a,b}$  еще другим способом: помещать символы прообраза во вторую позицию операции  $f$ , но тогда отображение  $G_{a,b}$  в правиле (5) надо строить, используя тернарную операцию  $v$ . В этом случае можно строить выше указанную композицию  $F_{a_1, b_1, a_2, b_2, \dots, a_t, b_t}$ . Кроме того, можно также комбинировать оба рассмотренных случая при построении указанной композиции.

#### 4. Конгруэнции на тернарных $(L, M)$ -квазигруппах

Пусть  $\tau$  – конгруэнция на тернарной  $(L, M)$ -квазигруппе  $\langle Q, f, u, v \rangle$  (как универсальной алгебре с набором тождеств (2), (3)), т.е.  $\tau$  – отношение эквивалентности, стабильное относительно всех тернарных операций  $f, u, v$ . Класс конгруэнции  $\tau$  обозначим  $[a]_\tau$ .

**Теорема 4.** *Отношение эквивалентности  $\tau$  на конечной тернарной  $(L, M)$ -квазигруппе  $\langle Q, f, u, v \rangle$  является конгруэнцией тогда и только тогда, когда  $\tau$  стабильно относительно операции  $f$ .*

*Доказательство.* Пусть  $\tau$  стабильно относительно операции  $f$ . Для элементов  $a, b \in Q$  рассмотрим перестановки  $\alpha_{a,b}(x) = f(x, a, b)$ ,  $\beta_{a,b}(x) = f(a, x, b)$  на множестве  $Q$ . Согласно тождествам (2), (3) верно  $\alpha_{a,b}^{-1}(y) = u(y, a, b)$ ,  $\beta_{a,b}^{-1}(y) = v(a, y, b)$ . Так как  $Q$  конечно, то найдутся натуральные числа  $r, s$  такие, что  $\alpha_{a,b}^r = 1 = \beta_{a,b}^s$ . Тогда  $\alpha_{a,b}^{r-1} = \alpha_{a,b}^{-1}$ ,  $\beta_{a,b}^{s-1} = \beta_{a,b}^{-1}$ .

Пусть  $a_1 \tau a_2$ ,  $b_1 \tau b_2$ ,  $c_1 \tau c_2$ . Индукцией по  $n$  легко доказывается, что для любого натурального  $n$  верно  $\alpha_{b_1, c_1}^n(a_1) \tau \alpha_{b_2, c_2}^n(a_2)$ ,  $\beta_{a_1, c_1}^n(b_1) \tau \beta_{a_2, c_2}^n(b_2)$ . Тогда

$$u(a_1, b_1, c_1) = \alpha_{b_1, c_1}^{-1}(a_1) = \alpha_{b_1, c_1}^{r-1}(a_1) \tau \alpha_{b_2, c_2}^{r-1}(a_2) = \alpha_{b_2, c_2}^{-1}(a_2) = u(a_2, b_2, c_2).$$

Аналогично доказывается стабильность отношения  $\tau$  относительно операции  $v$ .  $\square$

Любые два класса конгруэнции тернарной  $(L, M)$ -квазигруппы равномогны, поскольку конгруэнция тернарной  $(L, M)$ -квазигруппы является конгруэнцией на каждой квазигруппе, определяемой тернарной операцией, а классы конгруэнции квазигруппы равномогны (см., например, [13, теорема 3.4]). В частности, если тернарная  $(L, M)$ -квазигруппа конечна, то порядок каждого класса конгруэнции делит порядок тернарной  $(L, M)$ -квазигруппы.

Элемент  $e$  тернарной  $(L, M)$ -квазигруппы  $\langle Q, f \rangle$  назовем левой (средней) единицей, если верно равенство  $f(e, e, a) = a$  ( $f(e, a, e) = a$ ) для любого элемента  $a \in Q$ . Тогда верны равенства  $f(e, e, e) = e = u(e, e, e) = v(e, e, e)$ , т. е. левая и средняя единицы являются идемпотентами для всех тернарных операций  $f, u, v$ .

**Теорема 5.** *Если в тернарной  $(L, M)$ -квазигруппе  $\langle Q, f \rangle$  имеется левая (средняя) единица  $e$ , то для любой конгруэнции  $\tau$  этой тернарной  $(L, M)$ -квазигруппы ее класс  $[e]_\tau$  является тернарной  $(L, M)$ -подквазигруппой, а любой класс  $[a]_\tau = f([e]_\tau, e, a) = f(e, [e]_\tau, a)$  ( $[a]_\tau = f([e]_\tau, a, e)$ ).*

*Доказательство.* Пусть посылка теоремы верна и  $a, b, c \in [e]_\tau$ , тогда  $a \tau e$ ,  $b \tau e$ ,  $c \tau e$ , откуда

$$f(a, b, c) \tau f(e, e, e) = e, \quad u(a, b, c) \tau u(e, e, e) = e, \quad v(a, b, c) \tau v(e, e, e) = e,$$

т. е.  $f(a, b, c), u(a, b, c), v(a, b, c) \in [e]_\tau$ . Значит,  $[e]_\tau$  – тернарная  $(L, M)$ -подквазигруппа. Далее, если  $e$  – левая единица, то

$$\begin{aligned} b \in [a]_\tau &\Leftrightarrow b \tau a \Leftrightarrow u(b, e, a) \tau u(a, e, a) = e \Leftrightarrow b = f(u(b, e, a), e, a) \in f([e]_\tau, e, a), \\ b \in [a]_\tau &\Leftrightarrow b \tau a \Leftrightarrow v(e, b, a) \tau v(e, a, a) = e \Leftrightarrow b = f(e, v(e, b, a), a) \in f(e, [e]_\tau, a). \end{aligned}$$

Если  $e$  – средняя единица, то

$$b \in [a]_\tau \Leftrightarrow b \tau a \Leftrightarrow u(b, a, e) \tau u(a, a, e) = e \Leftrightarrow b = f(u(b, a, e), a, e) \in f([e]_\tau, a, e). \quad \square$$

В конце этого параграфа рассмотрим достаточный признак простоты конечной тернарной  $(L, M)$ -квазигруппы (такой же признак для квазигрупп имеется в [14, предложение 3.13]). Напомним, что тернарная  $(L, M)$ -квазигруппа называется простой, если в ней только тривиальные конгруэнции.

Пусть  $\langle Q, f \rangle$  – конечная  $(L, M)$ -квазигруппа и  $Q = \{1, \dots, m\}$ . Для фиксированных элементов  $i, j \in Q$  имеем подстановку  $\beta_{ik}$  на  $Q$ , действующую по правилу  $\beta_{ik}(j) = f(i, j, k)$ .

**Теорема 6.** Пусть  $\tau$  – конгруэнция на конечной тернарной  $(L, M)$ -квазигруппе  $\langle Q, f \rangle$  и подстановка  $\beta_{ik}$  имеет цикл  $\{a, \beta_{ik}(a), \beta_{ik}^2(a), \dots, \beta_{ik}^{p-1}(a)\}$ ,  $\beta_{ik}^p(a) = a$ . Наименьшее положительное целое число  $q$  такое, что  $\beta_{ik}^q(a)\tau a$ , делит  $p$ .

*Доказательство.* Для наибольшего общего делителя  $d$  чисел  $q$  и  $p$  имеются целые числа  $s$  и  $t$  такие, что  $d = qs + pt$ . Тогда

$$\beta_{ik}^d(a) = \beta_{ik}^{qs+pt}(a) = (\beta_{ik}^q)^s \circ (\beta_{ik}^p)^t(a) = (\beta_{ik}^q)^s(a)\tau a.$$

Тогда  $q = d$ , откуда  $q$  делит  $p$ . □

**Теорема 7.** Пусть  $\langle Q, f \rangle$  – конечная тернарная  $(L, M)$ -квазигруппа. Если имеется подстановка  $\beta_{ik}$  с циклом  $\{a, \beta_{ik}(a), \beta_{ik}^2(a), \dots, \beta_{ik}^{p-1}(a)\}$ ,  $\beta_{ik}^p(a) = a$ , где  $p$  – простое число и  $p > \frac{|Q|}{2}$ , то  $\langle Q, f \rangle$  будет простой.

*Доказательство.* Предположим, что в  $\langle Q, f \rangle$  имеется нетривиальная конгруэнция  $\tau$ . Пусть, как и выше,  $q$  – наименьшее положительное целое число такое, что  $\beta_{ik}^q(a)\tau a$ . Тогда по теореме 6  $q$  делит  $p$ . Но  $p$  – простое число, значит,  $q = 1$  или  $q = p$ . Если  $q = p$ , то все элементы множества  $\{a, \beta_{ik}(a), \beta_{ik}^2(a), \dots, \beta_{ik}^{p-1}(a)\}$  из разных классов, что противоречит условию  $p > \frac{|Q|}{2}$ . Если  $q = 1$ , то все элементы множества  $\{a, \beta_{ik}(a), \beta_{ik}^2(a), \dots, \beta_{ik}^{p-1}(a)\}$  лежат в одном классе  $[a]_\tau$ , т.е.  $p \leq |[a]_\tau|$ . Но, по предположению,  $|[a]_\tau| \leq \frac{|Q|}{2}$ , что вновь противоречит условию  $p > \frac{|Q|}{2}$ . □

В конечной тернарной  $(L, M)$ -квазигруппе  $\langle Q, f \rangle$  для фиксированных элементов  $j, k \in Q$  имеем подстановку  $\alpha_{jk}$  на  $Q$ , действующую по правилу  $\alpha_{jk}(i) = f(i, j, k)$ . Теоремы 6 и 7 также доказываются для подстановки  $\alpha_{jk}$ .

## 5. Полиномиально полные тернарные квазигруппы

Пусть  $A$  – непустое множество и  $F$  – набор алгебраических операций, действующих на этом множестве. Тогда  $A$  называют  $F$ -алгеброй. Обозначим через  $T(F)$  наименьший клон операций над  $A$ , содержащий  $F$ . Операции из  $T(F)$  называются термальными операциями в сигнатуре  $F$ .

Операция  $f(x_1, \dots, x_n)$ , действующая на множестве  $A$ , называется полиномиальной, если существуют термальная  $(n + m)$ -арная операция  $g$  и элементы  $a_1, \dots, a_m \in A$  такие, что

$$f(x_1, \dots, x_n) = g(x_1, \dots, x_n, a_1, \dots, a_m)$$

для любых элементов  $x_1, \dots, x_n \in A$ .

Клон  $\text{Pol}(F)$  всех полиномиальных операций является наименьшим клоном, содержащим  $F$  и все нульместные операции.

$F$ -алгебра  $A$  называется полиномиально полной, если множество всех алгебраических операций, действующих на  $A$ , совпадает с  $\text{Pol}(F)$ .

Тернарная операция  $m(x, y, z)$ , действующая на множестве  $A$ , называется термом Мальцева, если верны тождества  $m(x, x, y) = y = m(y, x, x)$ .

**Теорема 8.** В тернарной  $(L, M)$ -квазигруппе  $\langle Q, f \rangle$  тернарная операция

$$m(x, y, z) = f(u(x, v(x, y, z), z), v(x, z, z), z)$$

является термом Мальцева.

*Доказательство.* Согласно тождеству (3) имеем равенство  $f(x, v(x, x, y), y) = x$  и элемент  $u(x, v(x, x, y), y)$  является решением уравнения  $f(t, v(x, x, y), y) = x$  с переменной  $t$ . Поэтому в силу однозначной разрешимости этого уравнения, получим  $u(x, v(x, x, y), y) = x$ . Теперь, вновь с использованием тождества (3), получим

$$m(x, x, y) = f(u(x, v(x, x, y), y), v(x, y, y), y) = f(x, v(x, y, y), y) = y.$$

Используя тождество (2), получим

$$m(y, x, x) = f(u(y, v(y, x, x), x), v(y, x, x), x) = y. \quad \square$$

Алгебра  $A$  называется аффинной (см. [14]), если  $A$  снабжена структурой аддитивной абелевой группы такой, что каждая термальная операция  $g$  имеет вид

$$g(x_1, \dots, x_n) = a_0 + \alpha_1 x_1 + \dots + \alpha_n x_n, \quad (6)$$

где  $a_0 \in A$ ,  $\alpha_1, \dots, \alpha_n$  являются групповыми эндоморфизмами. Известно, что если в аффинной алгебре  $A$  имеется терм Мальцева, который является полиномиальной операцией, то сложение в определении аффинной алгебры является полиномиальной операцией (см. [14, предложение 2.7]).

**Теорема 9.** Тернарная  $(L, M)$ -квазигруппа  $\langle Q, f \rangle$  является аффинной тогда и только тогда, когда на  $\langle Q, f \rangle$  существует структура абелевой группы  $\langle Q, +, 0, - \rangle$  такая, что

$$f(x, y, z) = \alpha x + \beta y + \gamma z + c$$

для некоторых автоморфизмов  $\alpha, \beta$ , эндоморфизма  $\gamma$  группы  $\langle Q, +, 0, - \rangle$  и для некоторого элемента  $c \in Q$ .

*Доказательство.* Пусть тернарная  $(L, M)$ -квазигруппа  $\langle Q, f \rangle$  является аффинной. Тогда  $(L, M)$ -квазигруппа  $\langle Q, f \rangle$  снабжена структурой абелевой группы  $\langle Q, +, 0, - \rangle$  и для

операции  $f$  найдутся эндоморфизмы  $\alpha, \beta, \gamma$  этой группы и элемент  $c \in Q$  такие, что  $f(x, y, z) = \alpha x + \beta y + \gamma z + c$ . Докажем, что  $\alpha, \beta$  будут автоморфизмами. Докажем сюръективность  $\alpha$ . Выбираем любой элемент  $q \in Q$  и находим решение  $r$  уравнения  $f(t, 0, 0) = q + c$ . Тогда, с одной стороны,  $f(r, 0, 0) = q + c$ , а с другой —  $f(r, 0, 0) = \alpha r + \beta 0 + \gamma 0 + c = \alpha r + c$ . Значит,  $\alpha r = q$ , т.е.  $\alpha$  — сюръективное отображение. Докажем инъективность  $\alpha$ . Пусть  $\alpha(x_1) = \alpha(x_2) = d$  для некоторых элементов  $x_1, x_2$  из  $Q$ . Тогда  $x_1$  и  $x_2$  являются решениями уравнения  $f(t, 0, 0) = d + c$ , но это уравнение имеет единственное решение, значит,  $x_1 = x_2$ , т.е.  $\alpha$  — инъективное отображение. Аналогично доказывается, что  $\beta$  будет автоморфизмом.

Пусть второе условие теоремы выполнено. Тогда, согласно определению тернарных операций  $u, v$ , получим

$$\begin{aligned} u(x, y, z) &= \alpha^{-1}x - \alpha^{-1}\beta y - \alpha^{-1}\gamma z - \alpha^{-1}c, \\ v(x, y, z) &= -\beta^{-1}\alpha x + \beta^{-1}y - \beta^{-1}\gamma z - \beta^{-1}c. \end{aligned}$$

Выбираем термальную операцию  $g(x_1, \dots, x_n)$  тернарной  $(L, M)$ -квазигруппы  $\langle Q, f \rangle$ . Так как операция  $g$  получается с помощью повторной композиции тернарных квазигрупповых операций  $f, u, v$  и проекций, то найдутся эндоморфизмы  $\alpha_1, \dots, \alpha_n$  группы  $\langle Q, +, 0, - \rangle$  и элемент  $a_0 \in Q$  такие, что верно (6).  $\square$

**Теорема 10.** Пусть  $\langle Q, f \rangle$  — конечная тернарная  $(L, M)$ -квазигруппа, где  $Q = \{1, \dots, t\}$ , и  $B$  — трехмерная матрица как таблица тернарной операции  $f$ . Если  $\langle Q, f \rangle$  является аффинной, то каждая квазигруппа из набора  $t$  квазигрупп, определенных матрицей  $B$ , является аффинной.

*Доказательство.* Согласно теореме 9, на  $\langle Q, f \rangle$  существует структура абелевой группы  $\langle Q, +, 0, - \rangle$  такая, что  $f(x, y, z) = \alpha x + \beta y + \gamma z + c$ , где  $\alpha, \beta$  — автоморфизмы,  $\gamma$  — эндоморфизм группы  $\langle Q, +, 0, - \rangle$  и  $c \in Q$ . Выбираем, например, квазигруппу  $\langle Q, \circ_k \rangle$ , где  $i \circ_k j = f(i, j, k)$ . Тогда

$$i \circ_k j = f(i, j, k) = \alpha i + \beta j + \gamma k + c = \alpha i + \beta j + d,$$

где  $d = \gamma k + c$  — элемент из  $Q$ , т.е.  $\langle Q, \circ_k \rangle$  —  $T$ -квазигруппа, а значит, она будет аффинной [14].  $\square$

**Теорема 11** ([15]). Пусть  $A$  — конечная  $F$ -алгебра, содержащая по меньшей мере два элемента. Тогда следующие условия эквивалентны:

- 1)  $A$  полиномиально полна;
- 2) существует терм Мальцева в  $\text{Pol}(F)$  на  $A$  и алгебра  $A$  является простой и неаффинной.

**Следствие 12.** Пусть  $\langle Q, f \rangle$  — конечная тернарная  $(L, M)$ -квазигруппа, содержащая по меньшей мере два элемента. Тогда  $\langle Q, f \rangle$  полиномиально полна если и только если  $\langle Q, f \rangle$  является простой и неаффинной.

*Доказательство.* В тернарной  $(L, M)$ -квазигруппе  $\langle Q, f \rangle$  существует терм Мальцева (теорема 8). Осталось применить теорему 11.  $\square$

Устанавливать неаффинность тернарной  $(L, M)$ -квазигруппы можно (согласно теореме 10) по неаффинности хотя бы одной квазигруппы из набора квазигрупп, определенных трехмерной матрицей как таблицей тернарной операции. Например, в работе [7] неаффинность квазигруппы порядка 4 устанавливали по их соответствующим латинским квадратам.

**Теорема 13.** Пусть  $\langle Q, f \rangle$  – конечная тернарная  $(L, M)$ -квазигруппа порядка  $m$ ,  $A_1, A_2, \dots, A_m$  – набор латинских квадратов на множестве  $Q$  с умножениями  $i \circ_k j = f(i, j, k)$  ( $k = 1, 2, \dots, m$ ). Тогда если

- 1) найдется латинский квадрат  $A_i$ ,  $1 \leq i \leq m$ , в котором есть строка или столбец, в разложении которой как перестановки на произведение независимых циклов имеется цикл длины  $p$ , где  $p > \frac{m}{2}$  и  $p$  – простое число,
- 2) найдется латинский квадрат  $A_j$ ,  $1 \leq j \leq m$ , который определяет неаффинную квазигруппу  $\langle Q, \circ_j \rangle$ ,

то тернарная  $(L, M)$ -квазигруппа  $\langle Q, f \rangle$  будет полиномиально полна.

*Доказательство.* Из п. 1) по теореме 7  $\langle Q, f \rangle$  будет простой. Кроме того, по теореме 10  $\langle Q, f \rangle$  будет неаффинной, поскольку квазигруппа  $\langle Q, \circ_j \rangle$  неаффинная согласно п. 2). Осталось применить следствие 12.  $\square$

В заключение приведем пример полиномиально полной тернарной  $(L, M)$ -квазигруппы четвертого порядка. Пусть  $Q = \{1, 2, 3, 4\}$ . Тернарная операция  $f$  задается трехмерной матрицей  $B$  четвертого порядка, которая определяется, в свою очередь, четырьмя латинскими квадратами с бинарными операциями  $i \circ_k j = f(i, j, k)$ ,  $k = 1, 2, 3, 4$  (таблица 1). Например, чтобы вычислить  $f(3, 4, 2)$ , надо выбрать второй квадрат ( $k = 2$ ) и в этом квадрате выбрать элемент, стоящий на пересечении третьей строки и четвертого столбца, получим  $f(3, 4, 2) = 2$ . Первый латинский квадрат в таблице 1 определяет неаффинную квазигруппу (см. [14]) и в этом квадрате третья строка, как перестановка, является циклом длины 3. Согласно теореме 13, тернарная  $(L, M)$ -квазигруппа  $\langle Q, f \rangle$  будет полиномиально полна.

Таблица 1. Трехмерная таблица из четырех латинских квадратов

$\circ_1$	1	2	3	4	$\circ_2$	1	2	3	4	$\circ_3$	1	2	3	4	$\circ_4$	1	2	3	4
1	4	1	2	3	1	3	2	4	1	1	1	3	4	2	1	1	3	4	2
2	3	2	1	4	2	2	4	1	3	2	2	4	3	1	2	4	1	2	3
3	2	4	3	1	3	1	3	2	4	3	4	1	2	3	3	3	2	1	4
4	1	3	4	2	4	4	1	3	2	4	3	2	1	4	4	2	4	3	1

## Список литературы

- [1] В.Т. Марков, А.В. Михалёв, А.А. Нечаев, *Неассоциативные алгебраические структуры в криптографии и кодировании*, *Фундамент. и прикл. матем.* **21** (4), 99–124 (2016).  
URL: <https://www.mathnet.ru/rus/fpm1749>
- [2] М.М. Глухов, *О применениях квазигрупп в криптографии*, *ПДМ* (2), 28–32 (2008).  
URL: <https://www.mathnet.ru/rus/pdm29>
- [3] S. Markovski, D. Gligoroski, V. Bakeva, *Quasigroup string processing. I*, *Makedon. Akad. Nauk. Umet. Oddel. Mat.-Tehn. Nauk. Prilozi* **20** (1–2), 13–28 (2001).
- [4] A. Petrescu, *n-quasigroup cryptographic primitives: stream ciphers*, *Stud. Univ. Babeş-Bolyai Inform.* **55** (2), 27–34 (2010).
- [5] V. Dimitrova, H. Mihajloska, *An application of ternary quasigroup string transformations*, *ICT Innovations 2010, Web Proceedings*, 251–259 (2010).
- [6] В.А. Артамонов, *Квазигруппы и их приложения*, *Чебышевский сб.* **19** (2), 111–122 (2018).  
DOI: <https://doi.org/10.22405/2226-8383-2018-19-2-111-122>
- [7] V.A. Artamonov, S. Chakrabarti, S.K. Pal, *Characterization of polynomially complete quasigroups based on Latin squares for cryptographic transformations*, *Discrete Appl. Math.* **200**, 5–17 (2016).  
DOI: <https://doi.org/10.1016/j.dam.2015.06.033>
- [8] Н.А. Щучкин, *Применение тернарных квазигрупп к преобразованию слов*, *Дискрет. матем.* **36** (2), 132–143 (2024).  
DOI: <https://doi.org/10.4213/dm1809>
- [9] В.Д. Белоусов, *n-Арные квазигруппы*, Штиинца, Кишинев, 1972.
- [10] В.А. Щербаков, А. Х. Табаров, Д.И. Пушкашу, *О конгруэнциях группоидов, тесно связанных с квазигруппами*, *Фундамент. и прикл. матем.* **14** (5), 237–251 (2008).  
URL: <https://www.mathnet.ru/rus/fpm1154>
- [11] Н.П. Соколов, *Введение в теорию многомерных матриц*, Наукова думка, Киев, 1972.
- [12] H.J. Ryser, *Permanents and systems of distinct representatives*, in: *Combin. Math. Appl.* (Proc. Conf., Univ. North Carolina, Chapel Hill, N.C., 1967), Univ. North Carolina Pr., Chapel Hill, 55–70 (1969).
- [13] Г.Б. Белявская, *T-квазигруппы и центр квазигруппы*, *Матем. исслед.* **111**, 24–43 (1989).
- [14] V.A. Artamonov, S. Chakrabarti, S. Gangopadhyay, S.K. Pal, *Latin squares of polynomially complete quasigroups and quasigroups generated by shifts*, *Quasigroups and Related Systems* **21** (2), 117–130 (2013).

- [15] J. Hagemann, C. Herrmann, *Arithmetically locally equational classes and representation of partial functions*, Colloq. Math. Soc. János Bolyai **29**, 345–360 (1982).

**Александра Андреевна Веселова**

Волгоградский государственный социально-педагогический университет,  
Кафедра высшей математики и физики,  
пр-т им. В.И. Ленина, д. 27, г. Волгоград, 400005, Россия,  
*e-mail*: alexandra.912@mail.ru

**Николай Алексеевич Щучкин**

Волгоградский государственный социально-педагогический университет,  
Кафедра высшей математики и физики,  
пр-т им. В.И. Ленина, д. 27, г. Волгоград, 400005, Россия,  
*e-mail*: nikolaj\_shchuchkin@mail.ru

## Word transformation using ternary $(L, M)$ -quasigroups

A.A. Veselova, N.A. Shchuchkin

**Abstract.** We construct an algorithm for transforming words using a set of finite quasigroups in an amount equal to the number of characters of the alphabet. Some properties of ternary  $(L, M)$ -quasigroups are given, which play an important role in the analysis and design of cryptographic schemes based on these algebras, such as polynomial completeness, absence of nontrivial congruences.

**Keywords:** quasigroup, polynomial completeness, congruence.

**DOI:** 10.26907/2949-3919.2025.1.12-25

### References

- [1] V.T. Markov, A.V. Mikhalev, A.A. Nechaev, *Nonassociative algebraic structures in cryptography and coding*, J. Math. Sci. **245** (2), 178–196 (2020).  
DOI: <https://doi.org/10.1007/s10958-020-04685-5>
- [2] M.M. Glukhov, *On applications of quasigroups in cryptography*, Prikl. Diskret. Mat. (2), 28–32 (2008) [in Russian].  
URL: <https://www.mathnet.ru/rus/pdm29>
- [3] S. Markovski, D. Gligoroski, V. Bakeva, *Quasigroup string processing. I*, Makedon. Akad. Nauk. Umet. Oddel. Mat.-Tehn. Nauk. Prilozi **20** (1–2), 13–28 (2001).
- [4] A. Petrescu, *n-quasigroup cryptographic primitives: stream ciphers*, Stud. Univ. Babeş-Bolyai Inform. **55** (2), 27–34 (2010).
- [5] V. Dimitrova, H. Mihaĵloska, *An application of ternary quasigroup string transformations*, ICT Innovations 2010, Web Proceedings, 251–259 (2010).
- [6] V.A. Artamonov, *Quasigroups and their applications*, Chebyshevskii Sb. **19** (2), 111–122 (2018) [in Russian].  
DOI: <https://doi.org/10.22405/2226-8383-2018-19-2-111-122>
- [7] V.A. Artamonov, S. Chakrabarti, S.K. Pal, *Characterization of polynomially complete quasigroups based on Latin squares for cryptographic transformations*, Discrete Appl. Math. **200**, 5–17 (2016).  
DOI: <https://doi.org/10.1016/j.dam.2015.06.033>

- [8] N.A. Shchuchkin, *Application of ternary quasigroups to string transformation*, Diskr. Mat. **36** (2), 132–143 (2024) [in Russian].  
DOI: <https://doi.org/10.4213/dm1809>
- [9] V.D. Belousov, *n-quasigroups*, Štiinca, Kishinev, 1972 [in Russian].
- [10] V.A. Shcherbacov, A.Kh. Tabarov, D.I. Puşcaşu, *On congruences of groupoids closely connected with quasigroups*, J. Math. Sci. **163** (6), 785–795 (2009).  
DOI: <https://doi.org/10.1007/s10958-009-9716-4>
- [11] N.P. Sokolov, *Introduction to the theory of multidimensional matrices*, Naukova dumka, Kiev, 1972.
- [12] H.J. Ryser, *Permanents and systems of distinct representatives*, in: Combin. Math. Appl. (Proc. Conf., Univ. North Carolina, Chapel Hill, N.C., 1967), Univ. North Carolina Pr., Chapel Hill, 55–70 (1969).
- [13] G.B. Belyavskaya, *T-quasigroups and the center of the quasigroup*, Matem. Issled. **111**, 24–43 (1989) [in Russian].
- [14] V.A. Artamonov, S. Chakrabarti, S. Gangopadhyay, S.K. Pal, *Latin squares of polynomially complete quasigroups and quasigroups generated by shifts*, Quasigroups and Related Systems **21** (2), 117–130 (2013).
- [15] J. Hagemann, C. Herrmann, *Arithmetically locally equational classes and representation of partial functions*, Colloq. Math. Soc. János Bolyai **29**, 345–360 (1982).

**Alexandra Andreevna Veselova**

Volgograd State Socio-Pedagogical University,  
Department of Higher Mathematics and Physics,  
27 V.I. Lenin av., Volgograd 400005, Russia,  
*e-mail*: alexandra.912@mail.ru

**Nikolai Alekseevich Shchuchkin**

Volgograd State Socio-Pedagogical University,  
Department of Higher Mathematics and Physics,  
27 V.I. Lenin av., Volgograd 400005, Russia,  
*e-mail*: nikolaj\_shchuchkin@mail.ru