

## ТЕОРЕТИЧЕСКИЕ ОСНОВЫ ПРИКЛАДНОЙ ДИСКРЕТНОЙ МАТЕМАТИКИ

DOI 10.17223/20710410/26/1

УДК 512.579

### О СИСТЕМАХ ОБРАЗУЮЩИХ ДИАГОНАЛЬНЫХ ПОЛИГОНОВ НАД ПОЛУГРУППАМИ ИЗОТОННЫХ И НЕПРЕРЫВНЫХ ПРЕОБРАЗОВАНИЙ

Т. В. Апраксина

*Национальный исследовательский университет «МИЭТ», г. Москва, Россия***E-mail:** taya.apraksina@gmail.com

Исследуются диагональные полигоны (автоматы) над полугруппами изотонных преобразований частично упорядоченного множества и непрерывных отображений топологического пространства в себя. Найдено необходимое условие цикличности диагонального правого полигона над полугруппой непрерывных отображений компакта в себя. Доказано отсутствие счётного множества образующих диагонального биполигона над полугруппой изотонных отображений множества натуральных чисел в себя. Изучаются связи между понятиями изотонности и непрерывности.

**Ключевые слова:** полигон, диагональный полигон, непрерывные отображения, изотонные отображения, система образующих.

#### Введение

Изотонные (то есть сохраняющие порядок) отображения  $X \rightarrow Y$ , где  $X$  и  $Y$  — частично упорядоченные множества, изучались многими авторами. При  $X = Y$  получаем множество  $O(X)$  изотонных отображений  $X \rightarrow X$ , которое является полугруппой относительно композиции  $x(\alpha\beta) = (x\alpha)\beta$ , где  $x \in X$ ,  $\alpha, \beta \in O(X)$ . В случае, если рассматриваются частичные отображения  $\alpha : X_1 \rightarrow X$ , где  $X_1 \subseteq X$ , понятие изотонности может быть определено разными неэквивалентными способами [1]. Другое обобщение понятия изотонного отображения состоит в переходе от частичного порядка к квази-порядку или вообще произвольному бинарному отношению [1]. Вместе с тем можно заметить, что понятие изотонного отображения является частным случаем непрерывного отображения  $X \rightarrow Y$ , если  $X$  и  $Y$  наделить топологиями, естественным образом связанными с заданными на  $X$  и  $Y$  частичными порядками. Для конечных множеств  $X$  и  $Y$  это установлено в [2], а в общем случае — в п. 1 настоящей работы.

Полугруппа  $C(X)$  непрерывных отображений  $X \rightarrow X$  (где  $X$  — топологическое пространство) также подвергалась интенсивному изучению с алгебраической точки зрения. Этой полугруппе посвящён обстоятельный обзор [3]. Один из центральных вопросов этой теории — в каких случаях топологическое пространство  $X$  определяется с точностью до гомеоморфизма своей полугруппой  $C(X)$ ? М. Торнтон [4] дал абстрактную характеристику полугрупп, изоморфных полугруппе непрерывных отображений  $C(X)$ . Он рассмотрел гомоморфизмы этих полугрупп и показал, что любой изоморфизм между полугруппами  $C(X)$  и  $C(Y)$  индуцируется гомеоморфизмом или

дуальным гомеоморфизмом (это понятие определяется для некоторого класса  $T_0$ -пространств) между топологическими  $T_0$ -пространствами  $X$  и  $Y$ . Ранее Л. М. Глускин [5] доказал аналогичное утверждение для частично упорядоченных множеств с нетривиальными порядками. Б. С. Нурутдинов [6] рассматривал аналогичные вопросы определяемости топологического пространства другими полугруппами отображений, в частности полугруппами замкнутых отображений.

Далее рассматриваются полигоны над полугруппами. Хорошо известно, что полигон над полугруппой является *алгебраической моделью автомата*, где элементы множества  $X$  — состояния, а  $S$  — входные сигналы (см., например, [7]). В п. 2 и 3 изучаются полугруппы непрерывных/изотонных отображений с точки зрения их диагональных полигонов и биполигонов. Ранее автором было доказано, что для отрезка числовой прямой с обычной топологией диагональный правый полигон над полугруппой  $C(X)$  непрерывных отображений  $X \rightarrow X$  является циклическим. В п. 2 приводится условие на компакт  $X$ , необходимое для цикличности полигона  $(C(X) \times C(X))_{C(X)}$ . В п. 3 рассматривается диагональный биполигон над полугруппой  $O(\mathbb{N})$  всех изотонных преобразований  $\mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$ . Доказано отсутствие счётной системы образующих этого полигона.

### 1. Изотонность и непрерывность

В [2] Р. Стонг исследовал конечные топологические пространства  $X$ . Он определил  $U_x$  для  $x \in X$  как пересечение всех открытых множеств, содержащих  $x$ , и отношение  $\leq$  на  $X$  по правилу  $x \leq y \Leftrightarrow U_x \subseteq U_y$ . В случае конечного множества  $X$  пересечение любой совокупности открытых множеств открыто. Поэтому все  $U_x$  открыты. Однако данная конструкция может быть легко перенесена и на бесконечные множества  $X$ .

Пусть  $X$  — произвольное частично упорядоченное множество, не обязательно конечное. Введём на  $X$  топологию, приняв множество подмножеств вида  $U_x = (-\infty, x] = \{y \in X : y \leq x\}$  за базу открытых множеств (тот факт, что это база топологии, проверяется непосредственно). Назовем эту топологию *порядковой топологией*. Обычно порядковая топология рассматривалась для линейно упорядоченных множеств, но и в случае частично упорядоченного множества получается топология. Легко видеть, что антисимметричность отношения  $\leq$  равносильна тому факту, что  $X$  является  $T_0$ -пространством. Можно рассматривать квазипорядок вместо порядка, тогда от аксиомы  $T_0$  придётся отказаться.

**Утверждение 1.** Пусть  $X, Y$  — частично упорядоченные множества и  $\alpha : X \rightarrow Y$  — отображение. Наделим  $X$  и  $Y$  порядковыми топологиями. Тогда  $\alpha$  изотонно в том и только в том случае, если оно непрерывно.

**Доказательство.** Необходимость. Пусть  $\alpha$  изотонно. Возьмём любой элемент  $y \in Y$ . Так как  $\{(-\infty, y] : y \in Y\}$  — база топологии в  $Y$ , то достаточно доказать, что  $(-\infty, y]\alpha^{-1}$  открыто в  $X$ . Пусть  $x \in (-\infty, y]\alpha^{-1}$ . Тогда  $x\alpha \leq y$ . Если  $x' \leq x$ , то из изотонности  $\alpha$  получаем, что  $x'\alpha \leq y$ , а значит,  $(-\infty, x] \subseteq (-\infty, y]\alpha^{-1}$ . Таким образом,  $(-\infty, y]\alpha^{-1} = \bigcup_{x\alpha \leq y} (-\infty, x]$ , то есть  $(-\infty, y]\alpha^{-1}$  открыто.

Достаточность. Пусть  $\alpha$  непрерывно и  $x \leq x'$  для некоторых  $x, x' \in X$ . Пусть  $V = (-\infty, x'\alpha]$ . Множество  $V$  открыто в  $Y$ , а так как  $\alpha$  непрерывно,  $V\alpha^{-1}$  открыто в  $X$ . Имеем  $x' \in V\alpha^{-1}$ . Отсюда следует, что существует элемент базы  $U$ , такой, что  $x' \in U$  и  $U \subseteq V\alpha^{-1}$ . Имеем  $U = (-\infty, u]$  для некоторого  $u \in X$ . Так как  $x' \in U$ , выполняется  $x' \leq u$ . Это влечёт  $x \leq u$ , а значит,  $x \in U$ . Но  $U\alpha \subseteq V$ . Следовательно,  $x\alpha \leq x'\alpha$ . ■

**Следствие 1.** Пусть  $X$  — частично упорядоченное множество, рассматриваемое как топологическое пространство с порядковой топологией. Тогда  $C(X) = O(X)$ .

## 2. Диагональные полигоны над полугруппой непрерывных отображений

Напомним понятие полигона над полугруппой. *Правым полигоном* [8] над полугруппой  $S$  называется множество  $X$ , на котором действует полугруппа  $S$ , то есть определено отображение  $X \times S \rightarrow X$ ,  $(x, s) \mapsto xs$ , такое, что выполняется тождество  $(xs)s' = x(ss')$  для  $x \in X$ ,  $s, s' \in S$ . *Левый полигон*  $Y$  над полугруппой  $S$  определяется двойственным образом, то есть как отображение  $Y \times S \rightarrow Y$ ,  $(s, y) \mapsto sy$ , причём  $s(s'y) = (ss')y$  для  $y \in Y$ ,  $s, s' \in S$ . Если множество  $X$  является левым полигоном над полугруппой  $S$  и правым полигоном над полугруппой  $T$ , то оно называется *биполигоном* в случае, когда выполняется условие  $(sx)t = s(xt)$  при  $x \in X$ ,  $s \in S$ ,  $t \in T$ . Если  $S$  — полугруппа, то множество  $S \times S$  является правым полигоном над  $S$  относительно действия  $(x, y)s = (xs, ys)$  при всех  $x, y, s \in S$ , левым относительно действия  $s(x, y) = (sx, sy)$ , а также биполигоном. Назовем их *правым, левым диагональными полигонами*, а также *диагональным биполигоном* и будем обозначать  $(S \times S)_S$ ,  ${}_S(S \times S)$ ,  ${}_S(S \times S)_S$  соответственно. Диагональный (би)полигон называется *циклическим*, если он порождается одним элементом (то есть одной парой  $(a, b) \in S \times S$ ).

Ранее автором изучались свойства диагональных полигонов над полугруппой непрерывных отображений в случае, когда  $X$  — отрезок числовой прямой. Доказано, что диагональный правый полигон  $(C(X) \times C(X))_{C(X)}$  является циклическим [9], а диагональный левый полигон  ${}_{C(X)}(C(X) \times C(X))$  не является счётно порождённым [10]. В случае произвольного компакта можно получить необходимое условие цикличности диагонального полигона.

**Утверждение 2.** Пусть  $X$  — компакт и  $|X| > 1$ . Если диагональный правый полигон  $(C(X) \times C(X))_{C(X)}$  циклический, то  $X$  содержит непересекающиеся подпространства  $X_1, X_2$ , гомеоморфные пространству  $X$ .

**Доказательство.** Предположим, что выполнены условия утверждения. Тогда существует пара  $(\alpha, \beta) \in C(X) \times C(X)$ , порождающая диагональный правый полигон. Если  $1_X$  — тождественное отображение  $X \rightarrow X$ , то  $(\alpha, \beta)\gamma = (1_X, 1_X)$  при некотором  $\gamma \in C_X$ . Отсюда следует, что  $\alpha, \beta$  — инъективные отображения. Пусть  $X_1 = X\alpha$ ,  $X_2 = X\beta$ . Очевидно,  $\alpha : X \rightarrow X_1$ ,  $\beta : X \rightarrow X_2$  — непрерывные биективные отображения, а так как  $X$  — компакт,  $\alpha$  — гомеоморфизм между  $X$  и  $X_1$ . Аналогично получаем, что  $\beta$  — гомеоморфизм между  $X$  и  $X_2$ . Осталось доказать, что  $X_1 \cap X_2 = \emptyset$ . Пусть это не так. Тогда  $x\alpha = y\beta$  при некоторых  $x, y \in X$ . Возьмём два различных элемента  $a, b \in X$ , и пусть  $\theta_a, \theta_b$  — константные отображения, то есть  $x\theta_a = a$  и  $x\theta_b = b$  при всех  $x \in X$ . Очевидно, что отображения  $\theta_a, \theta_b$  непрерывны. Следовательно,  $(\alpha, \beta)\delta = (\theta_a, \theta_b)$  при некотором  $\delta \in C_X$ . Имеем:  $a = x\theta_a = x\alpha\delta = y\beta\delta = y\theta_b = b$ , что противоречит выбору элементов  $a$  и  $b$ . ■

Следует отметить, что не все компакты являются таковыми. Например, в компакте  $X = \left\{0, 1, \frac{1}{2}, \frac{1}{3}, \dots\right\}$  (с обычной топологией действительных чисел) нет двух непересекающихся гомеоморфных  $X$  подпространств.

## 3. Диагональные биполигоны над полугруппой изотонных отображений

В работе [11] доказано, что диагональный правый полигон  $(S \times S)_S$ , диагональный левый полигон  ${}_S(S \times S)$  и диагональный биполигон  ${}_S(S \times S)_S$  являются циклическими, если  $S = T(X)$ ,  $P(X)$  или  $B(X)$ , где  $X$  — бесконечное множество,  $T(X)$  —

полугруппа всех отображений  $X \rightarrow X$ ,  $P(X)$  — полугруппа частичных отображений, а  $B(X)$  — полугруппа бинарных отношений на множестве  $X$ . Аналогичный вопрос возникает для полугруппы  $O(X)$  всех *изотонных* (сохраняющих порядок) отображений  $\alpha : X \rightarrow X$ , где  $X$  — частично упорядоченное множество. Ранее автором были исследованы диагональные полигоны над полугруппой  $O(X)$  и получены условия циклическости и конечной порожденности этих полигонов [9]. Там же доказано, что ни для какой бесконечной цепи  $X$  диагональные полигоны над полугруппой  $O(X)$  не могут быть циклическими. Основной результат данной работы обобщает упомянутый результат в случае, когда  $X$  — множество натуральных чисел  $\mathbb{N}$  с обычным порядком, а именно доказано, что диагональный биполигон над полугруппой изотонных отображений  $O(\mathbb{N})$  не имеет счётной системы образующих.

**Определение 1.** Пусть  $\alpha, \beta : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$  — изотонные отображения. Назовём пару  $(\alpha, \beta)$  *правильной*, если выполняются следующие условия:

- (i)  $i\alpha \neq j\alpha, i\beta \neq j\beta$  при  $i \neq j$ ;
- (ii)  $i\alpha \neq j\beta$  при любых  $i, j$  (т. е.  $\text{im } \alpha \cap \text{im } \beta = \emptyset$ );
- (iii) для любого  $k$  существует  $l$ , такое, что  $l\alpha = k$  или  $l\beta = k$  (т. е.  $\text{im } \alpha \cup \text{im } \beta = \mathbb{N}$ ).

**Замечание 1.** Если пара  $(\alpha, \beta)$  принадлежит порождающему множеству (множеству образующих), но не является правильной, то существует правильная пара  $(\tilde{\alpha}, \tilde{\beta})$ , такая, что  $(\tilde{\alpha}, \tilde{\beta})\gamma = (\alpha, \beta)$  при некотором  $\gamma \in O(\mathbb{N})$ . Поэтому в системе образующих пару  $(\alpha, \beta)$  можно заменить на пару  $(\tilde{\alpha}, \tilde{\beta})$ . Далее будем считать, что система образующих состоит только из правильных пар.

Следующая лемма показывает, что в системе образующих любую пару можно заменить на правильную пару.

**Лемма 1.** Пусть  $\alpha, \beta : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$  — изотонные отображения, такие, что  $\text{im } \alpha, \text{im } \beta$  — бесконечные множества. Тогда существуют изотонные отображения  $\tilde{\alpha}, \tilde{\beta}$ , образующие правильную пару, такие, что  $(\tilde{\alpha}, \tilde{\beta})\gamma = (\alpha, \beta)$  при некотором изотонном отображении  $\gamma$ .

**Доказательство.** По отображениям  $\alpha, \beta$  построим множество  $M$  троек  $(p, t, \varepsilon)$  для некоторых  $p, t \in \mathbb{N}$  следующим образом:  $M = \{(p, t, 0) : t\alpha = p\} \cup \{(p, t, 1) : t\beta = p\}$ . Множество  $M$  упорядочим лексикографически:  $(p, t, \varepsilon) < (p', t', \varepsilon')$ , если и только если  $p < p'$ , или  $p = p', t < t'$ , или  $p = p', t = t', \varepsilon < \varepsilon'$ .

Докажем, что для каждого  $p_0 \in \mathbb{N}$  существует лишь конечное число троек  $(p_0, t, \varepsilon) \in M$ . Действительно, если таких троек бесконечно много, то либо троек вида  $(p_0, t, 0)$ , либо троек вида  $(p_0, t, 1)$  бесконечно много. В первом случае  $|\text{im } \alpha| < \infty$ , во втором случае  $|\text{im } \beta| < \infty$  — то и другое противоречит условию леммы. Так как число троек  $(p_0, t, \varepsilon) \in M$  конечно для каждого  $p_0 \in \mathbb{N}$ , множество  $M$  упорядочено по типу натурального ряда. Для тройки  $(p, t, \varepsilon) \in M$  пусть  $N(p, t, \varepsilon)$  обозначает номер этой тройки по порядку в  $M$ . Очевидно, для любого  $t \in \mathbb{N}$  имеем  $(t\alpha, t, 0), (t\beta, t, 1) \in M$ . Это позволяет определить отображения  $\tilde{\alpha}, \tilde{\beta} : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$  по формулам  $t\tilde{\alpha} = N(t\alpha, t, 0)$ ,  $t\tilde{\beta} = N(t\beta, t, 1)$ . Проверим, что  $\tilde{\alpha}, \tilde{\beta}$  — изотонные инъективные отображения. Ясно, что достаточно осуществить проверку для  $\tilde{\alpha}$ . Пусть  $t < t'$ . Тогда  $t\alpha \leq t'\alpha$ . Если  $t\alpha < t'\alpha$ , то  $(t\alpha, t, 0) < (t'\alpha, t', 0)$ , а значит,  $N(t\alpha, t, 0) < N(t'\alpha, t', 0)$ , то есть  $t\tilde{\alpha} < t'\tilde{\alpha}$ . Если  $t\alpha = t'\alpha$ , то  $(t\alpha, t, 0) < (t'\alpha, t', 0)$ , откуда  $N(t\alpha, t, 0) < N(t'\alpha, t', 0)$ , то есть  $t\tilde{\alpha} < t'\tilde{\alpha}$ .

Проверим, что  $(\tilde{\alpha}, \tilde{\beta})$  — правильная пара. Условие (i) следует из инъективности отображений  $\tilde{\alpha}, \tilde{\beta}$ . Проверим выполнение условия (ii). Пусть  $i\tilde{\alpha} = j\tilde{\beta}$ . Тогда  $N(i\alpha, i, 0) = N(j\beta, j, 1)$ . Но это невозможно, так как  $(i\alpha, i, 0) \neq (j\beta, j, 1)$ . Пусть  $k \in \mathbb{N}$ . Рассмотрим тройку с номером  $k$ . Если это тройка  $(p, t, 0)$ , то  $t\alpha = p$ , то есть  $(p, t, 0) = (t\alpha, t, 0)$ , а значит,  $t\tilde{\alpha} = N(t\alpha, t, 0) = k$ . Если тройка с номером  $k$  имеет вид

$(p, t, 1)$ , то аналогично получаем, что  $t\tilde{\beta} = k$ . Таким образом,  $k \in \text{im } \alpha \cup \text{im } \beta$ , то есть выполнено условие (iii). Теперь построим отображение  $\gamma : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$ . Пусть  $s \in \mathbb{N}$  и  $(p, t, \varepsilon) — s$ -я по порядку тройка из  $M$ , то есть  $s = N(p, t, \varepsilon)$ . Тогда полагаем  $s\gamma = p$ . Ясно, что таким образом отображение  $\gamma$  определено корректно. Докажем, что  $\gamma$  изотонно. Пусть  $s < s'$ . При этом  $s = N(p, t, \varepsilon)$ ,  $s' = N(p', t', \varepsilon')$ . Имеем  $(p, t, \varepsilon) < (p', t', \varepsilon')$ . Отсюда получается, что  $p \leq p'$ . Так как  $p = s\gamma$  и  $p' = s'\gamma$ , то выполняется  $s\gamma \leq s'\gamma$ . Этим доказана изотонность отображения  $\gamma$ .

Осталось доказать, что  $\tilde{\alpha}\gamma = \alpha$  и  $\tilde{\beta}\gamma = \beta$ . Пусть  $t \in \mathbb{N}$ , тогда  $t\tilde{\alpha} = N(t\alpha, t, 0)$ . Отсюда  $t\tilde{\alpha}\gamma = N(t\alpha, t, 0)\gamma = t\alpha$ . Таким образом,  $\tilde{\alpha}\gamma = \alpha$ . Аналогично доказывается, что  $\tilde{\beta}\gamma = \beta$ . ■

Приведём пример, иллюстрирующий лемму 1.

**Пример 1.** Пусть  $\alpha = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 & 5 & 6 & \dots \\ 2 & 5 & 5 & 7 & 8 & 9 & \dots \end{pmatrix}$ ,  $\beta = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 & 5 & \dots \\ 4 & 4 & 4 & 7 & 8 & \dots \end{pmatrix}$ .

Тогда  $\alpha$  даёт следующие тройки для множества  $M$ :  $(2, 1, 0)$ ,  $(5, 2, 0)$ ,  $(5, 3, 0)$ ,  $(7, 4, 0)$ ,  $(8, 5, 0)$ ,  $(9, 6, 0)$ , ...;  $\beta$  даёт  $(4, 1, 1)$ ,  $(4, 2, 1)$ ,  $(4, 3, 1)$ ,  $(7, 4, 1)$ ,  $(8, 5, 1)$ , ...

Перенумеруем их и упорядочим:  $\underbrace{(2, 1, 0)}_1$ ,  $\underbrace{(4, 1, 1)}_2$ ,  $\underbrace{(4, 2, 1)}_3$ ,  $\underbrace{(4, 3, 1)}_4$ ,  $\underbrace{(5, 2, 0)}_5$ ,  $\underbrace{(5, 3, 0)}_6$ ,  $\underbrace{(7, 4, 0)}_7$ ,  $\underbrace{(7, 4, 1)}_8$ , ...  
Следовательно,

$$\tilde{\alpha} = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 & 5 & \dots \\ 1 & 5 & 6 & 7 & 9 & \dots \end{pmatrix}, \quad \tilde{\beta} = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 & \dots \\ 2 & 3 & 4 & 8 & \dots \end{pmatrix}, \quad \gamma = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 & 5 & 6 & 7 & \dots \\ 2 & 4 & 4 & 4 & 5 & 5 & 7 & \dots \end{pmatrix}.$$

Положим теперь, что правильные пары изотонных преобразований  $\alpha, \beta : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$  взаимно однозначно соответствуют последовательностям  $\varepsilon = (\varepsilon_1, \varepsilon_2, \varepsilon_3, \dots)$  из нулей и единиц, в которых бесконечно много как нулей, так и единиц. Действительно, для каждого  $k \in \mathbb{N}$  пусть  $k\alpha$  — позиция, которую в последовательности  $\varepsilon$  занимает  $k$ -й по счёту нуль, а  $k\beta$  — позиция  $k$ -й по счёту единицы. Нетрудно проверить, что тогда  $\alpha, \beta$  являются изотонными преобразованиями, составляющими правильную пару. Последовательность  $\varepsilon$  восстанавливается по правильной паре  $(\alpha, \beta)$  однозначно:

$$\varepsilon_i = \begin{cases} 0, & \text{если } i \in \text{im } \alpha, \\ 1, & \text{если } i \in \text{im } \beta. \end{cases}$$

Например, если  $\alpha = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 & 5 & \dots \\ 1 & 5 & 6 & 7 & 9 & \dots \end{pmatrix}$ ,  $\beta = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 & 5 & \dots \\ 2 & 3 & 4 & 8 & 10 & \dots \end{pmatrix}$ , то

$$\varepsilon = 1000111010\dots$$

Пусть  $\varepsilon = (\varepsilon_1, \varepsilon_2, \varepsilon_3, \dots)$  — последовательность из нулей и единиц.

**Определение 2.** Позицией элемента  $\varepsilon_i$  назовём индекс  $i$  и будем писать  $\text{pos}(\varepsilon_i) = i$ .

**Определение 3.** Элементарным прореживанием последовательности нулей и единиц называется одновременное удаление  $i$ -й по счёту единицы и  $i$ -го по счёту нуля (для какого-либо  $i$ ), прореживанием — применение элементарных прореживаний конечное или бесконечное число раз.

Далее будем писать  $\varepsilon_i = 0_m$ , если  $\varepsilon_i$  —  $m$ -й по счёту нуль в последовательности  $\varepsilon$ . Аналогично этому  $m$ -ю по счёту единицу в  $\varepsilon$  будем обозначать  $1_m$ . Например, последовательность  $\varepsilon = 0010110110011$  можно записать так:  $\varepsilon = 0_1 0_2 1_1 0_3 1_2 1_3 0_4 1_4 1_5 0_6 1_6 1_7$ . Пусть дана последовательность  $\varepsilon$  из нулей и единиц, в которой бесконечно много нулей и бесконечно много единиц. Операцию прореживания последовательности  $\varepsilon$  можно проиллюстрировать следующим образом. Если  $t_1 < t_2 < t_3 \dots$  — возрастающая последовательность натуральных чисел, то возьмём в  $\varepsilon$  те единицы и нули, которые имеют номера  $t_1, t_2, t_3, \dots$ , сохраняя их порядок в  $\varepsilon$ . Полученная последовательность  $\eta$  будет последовательностью, полученной из  $\varepsilon$  прореживанием. Например, если  $t_1 = 1, t_2 = 3, t_3 = 6, t_4 = 7, \dots$ , то прореживание  $\varepsilon$  даёт  $\eta = 0101011 \dots$ .

**Лемма 2.** Пусть  $\varepsilon, \eta$  — последовательности из нулей и единиц, соответствующие правильным парам  $(\alpha, \beta)$  и  $(\alpha', \beta')$ , причём  $\alpha' = \gamma\alpha\delta$ ,  $\beta' = \gamma\beta\delta$  при некоторых  $\gamma, \delta \in O(\mathbb{N})$ . Тогда последовательность  $\eta$  можно получить из последовательности  $\varepsilon$  прореживанием.

**Доказательство.** Так как  $\alpha' = \gamma\alpha\delta$  инъективно, то  $\gamma$  также инъективно. Пусть  $i\gamma = t_i$  ( $i = 1, 2, 3, \dots$ ). Очевидно,  $t_1 < t_2 < \dots$ . Так как  $\gamma\alpha\delta$  и  $\gamma\beta\delta$  образуют правильную пару, то

- 1)  $\text{im}(\gamma\alpha) \cap \text{im}(\gamma\beta) = \emptyset$ ;
- 2)  $\delta$  инъективно на множестве  $\text{im}(\gamma\alpha) \cup \text{im}(\gamma\beta)$ .

Следовательно,  $i\gamma\alpha = \text{pos}(0_{t_i})$ ,  $i\gamma\beta = \text{pos}(1_{t_i})$ . Таким образом, в последовательности  $\varepsilon$  выделяются нули и единицы с номерами  $t_1, t_2, t_3, \dots$ . Отображение  $\delta$  переведёт эту последовательность взаимно однозначно. ■

С помощью лемм 1 и 2 рассуждениями, близкими к диагональному методу Кантора, доказывается следующая теорема.

**Теорема 1.** Диагональный биполигон  $_{O(\mathbb{N})}(O(\mathbb{N}) \times O(\mathbb{N}))_{O(\mathbb{N})}$  не имеет счётного множества образующих.

**Доказательство.** Предположим, что  $M = \{(\alpha_1, \beta_1), (\alpha_2, \beta_2), (\alpha_3, \beta_3), \dots\}$  — счётное множество образующих диагонального биполигона  $_{O(\mathbb{N})}(O(\mathbb{N}) \times O(\mathbb{N}))_{O(\mathbb{N})}$ . Выберем среди них такие пары, для которых  $\text{im} \alpha_i, \text{im} \beta_i$  — бесконечные множества. Получаем множество  $M'$ . Множество  $M'$  конечно или счётно:  $M' = \{(\alpha'_1, \beta'_1), (\alpha'_2, \beta'_2), (\alpha'_3, \beta'_3), \dots\}$ . Ввиду леммы 1 можно считать, что все  $(\alpha'_i, \beta'_i) \in M'$  — правильные пары. Пусть  $\varepsilon^{(i)}$  ( $i = 1, 2, 3, \dots$ ) — соответствующие этим парам последовательности из нулей и единиц. Положим  $A = \{\varepsilon^{(1)}, \varepsilon^{(2)}, \dots\}$ . Тогда  $A$  конечно или счётно. Пусть  $B = A \times \mathbb{N}$ . Ясно, что  $B$  — счётное множество. Имеем  $B = \{b_1, b_2, b_3, \dots\}$ . Построим последовательность  $p_1, p_2, p_3, \dots$  натуральных чисел рекурсивно. Пусть  $b_i = (\varepsilon, m)$ . Число  $p_1$  выберем таким, чтобы  $p_1 > 1$  и  $p_1 > a$ , где  $a$  — количество нулей  $0_i$ , таких, что  $i \geq m$  и  $\text{pos } 0_i < \text{pos } 1_m$ . Если в последовательности  $\varepsilon$  имеет место  $\text{pos } 0_m > \text{pos } 1_m$ , то  $a = 0$  и можно положить  $p_1 = 2$ .

Пусть числа  $p_1, p_2, \dots, p_{k-1}$  уже построены, причем  $p_i > i$  при  $i = 1, 2, \dots, k-1$ . Рассмотрим  $b_k$ . Пусть  $b_k = (\varepsilon, m)$ . Сначала выбираем, если это возможно,  $p_1$  нулей, лежащих от  $0_m$  до  $1_m$ :  $0_{t_1} = 0_m, 0_{t_2}, 0_{t_3}, \dots, 0_{t_{p_1}}$ . Автоматически будут выбраны единицы  $1_{t_1} = 0_m, 1_{t_2}, 1_{t_3}, \dots, 1_{t_{p_1}}$ . Ясно, что существует лишь конечное число способов выбора нулей  $0_{t_1} = 0_m, \dots, 0_{t_{p_1}}$ . Далее выбираем, если это возможно,  $p_2$  нулей между  $1_{t_1}$  и  $1_{t_2}$ :  $0_{t_{p_1+1}}, 0_{t_{p_1+2}}, \dots, 0_{t_{p_1+p_2}}$ . Это также можно сделать лишь конечным количеством способов. Пусть выбраны нули  $0_{t_{p_1+\dots+p_{i-1}+1}}, \dots, 0_{t_{p_1+\dots+p_{i-1}+p_i}}$ , предшествующие элемен-

ту  $1_{t_i}$ . Так как  $p_1 + \dots + p_i > i$ , то определено  $t_{i+1}$ , и если  $i < k - 1$ , то можно выбрать следующую последовательность из нулей  $p_{i+1}$  между  $1_{t_i}$  и  $1_{t_{i+1}}$ .

Последние выбранные нули — это  $0_{t_{p_1+\dots+p_{k-2}+1}}, \dots, 0_{t_{p_1+\dots+p_{k-2}+p_{k-1}}}$ , они предшествуют элементу  $1_{t_{k-1}}$ . Так как  $p_1 + \dots + p_{k-1} > k - 1$ , то  $t_k$  также определено. Обозначим через  $c$  максимальное количество нулей между  $1_{t_{k-1}}$  и  $1_{t_k}$  при всевозможных выборах нулей и единиц вышеописанным способом. Ввиду конечности количества способов выбора имеем  $c \neq \infty$ . Полагаем  $p_k = \max\{c + 1, k + 1\}$ . Итак, последовательность  $p_1, p_2, p_3, \dots$  построена. Пусть  $\eta = 0^{p_1} 10^{p_2} 10^{p_3} 1 \dots$  (здесь  $0^p$  обозначает  $\underbrace{0 \dots 0}_p$ ). Докажем, что последовательность  $\eta$  не может быть получена из какой-либо последовательности  $\varepsilon^{(i)} \in A$  с помощью прореживания.

Действительно, пусть  $\eta$  получается из  $\varepsilon^{(i)}$  путем прореживания, то есть выделения нулей и единиц с номерами  $t_1, t_2, \dots$ , где  $t_1 < t_2 < \dots$ . Тогда существует такое  $k$ , что  $(\varepsilon^{(i)}, t_1) = b_k$ . Имеем  $(\text{pos } 1_{k-1}) < (\text{pos } 0_{p_1+\dots+p_k}) < (\text{pos } 1_{t_k})$ . Из условия  $p_k = \max\{c + 1, k + 1\}$  имеем  $p_k \geq c + 1$ . Значит, между  $1_{t_{k-1}}$  и  $1_{t_k}$  всего нулей меньше чем  $p_k$ . Получили противоречие. Следовательно, последовательность  $\eta$  не получится из  $\varepsilon^{(i)}$  прореживанием. Последовательность  $\eta$  соответствует некоторой правильной паре  $(\varphi, \psi)$  через образующие:  $\varphi = \gamma\alpha_i\delta$ ,  $\psi = \gamma\beta_i\delta$  для некоторых  $\gamma, \delta \in O(\mathbb{N})$ . Так как  $\text{im } \varphi$  и  $\text{im } \psi$  бесконечны, то же верно для  $\alpha_i, \beta_i$ . Следовательно,  $(\alpha_i, \beta_i) \in M'$ . Если  $\varepsilon'$  — соответствующая этой паре последовательность из нулей и единиц, то  $\varepsilon' \in A$ , то есть  $\varepsilon' = \varepsilon^{(i)}$  при некотором  $i \in \mathbb{N}$ . По лемме 2 получаем, что  $\eta$  получается из  $\varepsilon^{(i)}$  прореживанием. Полученное противоречие завершает доказательство теоремы. ■

Следствиями из теоремы 1 являются аналогичные утверждения для диагональных левого и правого полигонов.

**Следствие 2.** Диагональный левый полигон  $O(\mathbb{N})(O(\mathbb{N}) \times O(\mathbb{N}))$  не имеет конечной или счётной системы образующих.

**Следствие 3.** Диагональный правый полигон  $(O(\mathbb{N}) \times O(\mathbb{N}))_{O(\mathbb{N})}$  не имеет конечной или счётной системы образующих.

### Заключение

При исследовании диагональных полигонов над полугруппами изотонных преобразований частично упорядоченного множества доказано отсутствие их счётнопорождённости в случае множества натуральных чисел для левого, правого и биполигонов. Найдены условия цикличности правого диагонального полигона над полугруппой непрерывных отображений в случае компакта.

### ЛИТЕРАТУРА

1. Ярошевич В. А. О свойствах полугрупп частичных изотонных преобразований квазиупорядоченных множеств // Вестник МГАДА. 2011. Вып. 3(9). С. 139–144.
2. Stong R. E. Finite topological spaces // Trans. Amer. Math. Soc. 1996. No. 123. P. 325–340.
3. Magill K. D. Jr. A survey of semigroups of continuous selfmaps // Semigroup Forum. 1975/1976. V. 11. P. 189–282.
4. Thornton M. C. Semigroups of isotone selfmaps on partially ordered sets // J. London Math. Soc. 1976. V. 14. No. 3. P. 545–553.
5. Глускин Л. М. Полугруппы изотонных преобразований // Успехи матем. наук. 1961. № 16:5(101). С. 157–162.
6. Нуртудинов Б. С. Топологии пространств, описываемые полугруппами отображений // Вестник МГУ. Сер. Математика, Механика. 1973. № 4. С. 24–29.

7. Плоткин Б. И., Гринглаз Л. Я., Гварамия А. А. Элементы алгебраической теории автоматов. М.: Высшая школа, 1994.
8. Kilp M., Knauer U., and Mikhalev A. V. Monoids, acts and categories. Berlin; New York: de Gruyter, 2000.
9. Апраксина Т. В. Диагональные полигоны над полугруппами изотонных преобразований // Чебышевский сб. 2011. № 12:1. С. 10–16.
10. Апраксина Т. В. Цикличность и конечнопорожденность диагональных полигонов над полугруппами преобразований // Мат. вестн. педвузов и ун-тов Волго-Вятск. региона. 2012. № 14. С. 51–58.
11. Gallagher P. and Ruškuc N. Generation of diagonal acts of some semigroups of transformations and relations // Bull. Austral. Math. Soc. 2005. V. 72. P. 139–146.