

## О ГРУППЕ АВТОМАТНЫХ ПОДСТАНОВОК

УДК 519.95

В настоящей работе рассматривается группа автоматных подстановок конечно порожденной свободной полугруппы и устанавливается несколько ее свойств. При этом авторы хотят показать, как для упрощения некоторых рассуждений можно использовать предлагаемый ниже язык изометрических отображений.

$X$  означает конечное множество символов, содержащее не менее двух элементов,  $F(X)$  — свободную полугруппу с системой свободных образующих  $X$ , а  $S(X)$  — множество всех (счетных) последовательностей с членами из  $X$ . Отображение  $T$  множества  $S(X)$  в себя называется *ретроспективной последовательностной функцией*, если для любого натурального  $n$  совпадение первых  $n$  букв некоторых последовательностей влечет за собой совпадение первых  $n$  букв их образов при  $T$  [1] (слова «ретроспективная последовательностная» в дальнейшем будут упускаться).

Легко можно проверить, что взаимно однозначные функции, определенные в  $S(X)$ , образуют группу  $A_X$ , которая оказывается изоморфной группе  $A_X$  всех автоматных подстановок полугруппы  $F(X)$ . Требуемый изоморфизм получается, если произвольной автоматной подстановке  $T$  поставим в соответствие функцию  $T: x_1 \dots x_i \dots \rightarrow x'_1 \dots x'_i \dots$  ( $x_i, x'_i \in X$ ), где для каждого натурального  $i$  имеет место  $x_1 \dots x_i T = x'_1 \dots x'_i$ . (Вообще в дальнейшем автоматная подстановка от соответствующей взаимно однозначной функции будет отличаться лишь жирным шрифтом).

Элементы  $F(X)$  будут обозначаться латинскими, а элементы  $S(X)$  — греческими строчными буквами. Если  $a = x_1 \dots x_n$ ,  $a' = x'_1 \dots x'_i \dots$ , то  $aa'$  — последовательность  $x_1 \dots x_n x'_1 \dots x'_i \dots$ . В таком случае  $a'$  называется  $n$ -отрезком  $aa'$ .  $aS(X)$  служит для обозначения совокупности всех последовательностей, имеющих слово  $a$  в качестве своего  $n$ -отрезка. Число букв, входящих в слово  $a$ , называется *длиной этого слова* (обозначение:  $l(a)$ ). Если  $T \in A_X$ ,  $a \in F(X)$ , то  $T^a$  означает функцию, для которой  $aT^a = a'$  ( $a, a' \in S(X)$ ) тогда и только тогда, когда  $(aa)T = a'a'$ , где  $a'$  — слово, имеющее длину  $l(a') = l(a)$  (см. [1]). Легко видеть, что  $T^a \in A_X$  для всех  $a \in F(X)$ . Следуя Дж. Н. Рэни [1], функция  $T^a$  называется состоянием функции  $T$ .

Мощность множества всех различных состояний функции  $T$  будем называть весом этой функции. Известно [2], что  $T$  можно отождествлять с некоторым приведенным инициальным автоматом, притом состояния этого автомата взаимно однозначным образом соответствуют состояниям  $T$ . Произведению функций тогда следует поставить в соответствие последовательное соединение отождествленных с ними автоматов.

Наличие подход к изучению группы  $A_X$  заключается в рассмотрении взаимно однозначных функций как изометрических преобразований. Для этой цели введем в  $S(X)$  метрику следующим образом: положим  $\rho(\alpha, \beta) = 1/n$  ( $\alpha, \beta \in S(X)$ ), если  $n$ -тые буквы последовательностей  $\alpha$  и  $\beta$  различны, в то же время  $(n-1)$ -отрезки  $\alpha$  и  $\beta$  совпадают. При этом выполнение аксиом метрического пространства очевидно [3].

При такой метрике  $S(X)$  оказывается дисконтинуумом. В самом деле, возьмем произвольную последовательность элементов  $S(X)$ . Для всех натуральных  $k$  существуют такие  $p_k \in F(X)$ ,  $l(p_k) = k$ , что наша последовательность содержит бесконечно много элементов вида  $p_k \xi$  ( $\xi \in S(X)$ ), притом  $p_j$  является  $j$ -отрезком слова  $p_k$ , если  $j < k$ . Пусть  $i$ -ым членом последовательности  $\pi$  служит последняя буква слова  $p_i$  ( $i = 1, 2, \dots$ ). Тогда подпоследовательность  $p_1 \xi_1, \dots, p_i \xi_i, \dots$  исходной последовательности сходится к  $\pi$ . Итак,  $S(X)$  — компактное пространство. Далее,  $S(X)$  — совершенное множество, ибо  $\xi = x_1 \dots x_{i-1} x_i \dots$  ( $x_i \in X$ ,  $i = 1, 2, \dots$ ) является пределом последовательности  $\xi_i = x_1 \dots x_{i-1} x'_i x_{i+1} \dots$  ( $x'_i \in X$ ,  $x'_i \neq x_i$ ,  $j = i, i+1, \dots$ ), где  $i = 1, 2, \dots$ . Наконец,  $S(X)$  является нульмерным, так как для любого  $\epsilon > 0$  оно обладает конечным разбиением, состоящим из множеств диаметра меньше, чем  $\epsilon$ . Таким разбиением служит совокупность всех множеств вида  $qS(X)$ , где  $q$  пробегает все слова длины  $n$  из  $F(X)$ , притом  $n > 1/\epsilon$ .

**Теорема 1.**  $A_X$  совпадает с множеством всех изометрических отображений  $S(X)$  в себя.

Для доказательства берем произвольную  $T \in A_X$ . Пусть  $\rho(\alpha, \beta) = 1/n$  ( $\alpha, \beta \in S(X)$ ). Тогда  $\alpha$  и  $\beta$  имеют одинаковые  $(n-1)$ -отрезки, поэтому тем же свойством обладают и  $\alpha T$ ,  $\beta T$ . Значит,  $\rho(\alpha T, \beta T) \leq 1/n = \rho(\alpha, \beta)$ . Проведение аналогич-

ного рассуждения относительно  $T^{-1}$  убеждает нас в изометричности  $T$ .

С другой стороны, допустим, что  $T$  — изометрическое отображение множества  $S(X)$  в себя. Ясно, что  $T$  является взаимно однозначной функцией. Остается показать, что  $T$  отображает  $S(X)$  на себя. Обозначим образ  $S(X)$  при  $T$  через  $S'$ . Предположим, что существует  $\alpha \in S(X)$ , не входящая в  $S'$ .  $S'$  — непрерывный образ компакта  $S(X)$ , так что оно замкнуто в  $S(X)$ . Поэтому найдется такой  $\varepsilon = 1/n > 0$ , что  $\varepsilon$ -окрестность элемента  $\alpha$  не пересекается с  $S'$ . Пусть теперь  $s_i$  ( $i = 1, \dots, k$ ) — все элементы длины  $n$  в  $F(X)$ , а  $\delta_i$  — некоторые последовательности с  $n$ -отрезками  $s_i$  соответственно.  $\rho(\delta_i T, \alpha) \geq 1/n$  для всех  $i$ , то есть  $n$ -отрезок  $\alpha$  не входит в  $n$ -отрезки образов  $\delta_i T$ . Следовательно, существуют  $1 \leq i, j \leq k$  такие, что  $\delta_i \neq \delta_j$  и  $\rho(\delta_i, \delta_j) \geq 1/n$ , тогда как  $n$ -отрезки  $\delta_i T$  и  $\delta_j T$  совпадают, откуда  $\rho(\delta_i T, \delta_j T) < 1/n$ . Это противоречит изометричности  $T$ . Теорема доказана.

Теперь можем ввести метрику и в  $A_X$  обычным способом [4]: для  $S, T \in A_X$  положим  $\rho(S, T) = \max_{\alpha \in S(X)} \rho(\alpha S, \alpha T)$ . Тем самым  $A_X$  превращается

в метрическую группу, что проверяется непосредственно. Такое определение расстояния между элементами  $A_X$  кажется довольно естественным, ибо вполне разумно считать инициальные автоматы тем более близкими, чем дольше совпадают их ответные реакции при одинаковых последовательностях входных сигналов. Так как реальные эксперименты с автоматами имеют конечную длину, то выражения «функции достаточно близки друг к другу» и «соответствующие» автоматы практически неразличимы» оказываются синонимами.

Покажем, что  $A_X$  является дисконтинуумом. Рассмотрим произвольную последовательность  $T_1, \dots, T_n, \dots$  состоящую из элементов  $A_X$ . Для  $T \in A_X$  обозначим через  $T^k$  отображение, определенное в множестве слов  $p \in F(X)$ ,  $l(p) \leq k$  и совпадающее там с  $T$ . Число различных  $T^k$  конечно, поэтому для всех  $k$  ( $k = 1, 2, \dots$ ) существуют такие  $T^{(k)}$ , что найдутся  $T_{i_k}$ , для которых  $T_{i_k}^k = T^{(k)}$ , притом в случае  $j < k$   $T^{(j)}$  из  $T^{(k)}$  получается ограничением области определения. Если теперь  $T$  — отображение, определенное посредством  $\alpha T = \alpha T^{(k)}$  ( $\alpha \in F(X)$ ;  $l(\alpha) = k$ ) то последовательность  $T_{i_1}, \dots, T_{i_k}, \dots$  сходится к  $T$ . Таким образом,  $A_X$  компактно. Далее, пусть  $T \in A_X$ .

Для произвольной  $\alpha = \alpha \alpha'$  ( $l(\alpha) = k$ ) положим  $\alpha T^{(k)} = \alpha T^{(k)} \cdot \alpha'$ . Тогда  $T^{(k)}$  сходится к  $T$ , если  $k \rightarrow \infty$ . Значит,  $A_X$  — совершенное множество. Для установления нульмерности  $A_X$  заметим, что для любого  $\varepsilon > 0$   $A_X$  допускает конечное разбиение, состоящее из множеств диаметром меньше, чем  $\varepsilon$ . Так получается при причислении к одному классу  $S$  и  $T$  всякий раз, когда  $S^{(k)} = T^{(k)}$ , где  $k > 1/\varepsilon$ .

Заметим, что  $A_X$  (так же, как и  $S(X)$ ) при любом конечном  $X$  оказывается топологически эквивалентным канторову совершенному множеству.

Функция  $T \in A_X$  обладает конечным весом тогда и только тогда, когда  $T$  является конечно-автоматной подстановкой полугруппы  $F(X)$ . Справедливость этого утверждения вытекает из [1] и теорем 8, 9 в [2]. Конечноавтоматные подстановки составляют подгруппу в  $A_X$  [5], откуда в силу предыдущего высказывания следует, что множество всех функций конечного веса будет подгруппой в  $A_X$ . Эту группу обозначим через  $G_X$ .

**Теорема 2.**  $G_X$  всюду плотно в  $A_X$ .

Пусть  $T \in A_X$ . Мы раньше видели, что последовательность  $T^{(k)}$  ( $k = 1, 2, \dots$ ) сходится к  $T$ . Поэтому достаточно показать, что  $T^{(k)} \in G_X$  для всех  $k$ . Если  $p \in F(X)$ ,  $l(p) \geq k$ ,  $p = rs$  ( $l(r) = k$ ), то для произвольного  $\alpha \in S(\bar{X})$  имеем:  $(\rho \alpha) T^{(k)} = (\rho \cdot sa) T^{(k)} = r T^{(k)} \cdot sa$ , откуда  $\alpha (T^{(k)})^p = \alpha$ . Таким образом, состояние  $(T^{(k)})^p$  является тождественной функцией всякий раз, когда  $l(p) \geq k$ , так что  $T^{(k)}$  обладает лишь конечным числом различных состояний, то есть  $T^{(k)} \in G_X$ , что и требовалось доказать.

$A_X^{(k)}$  означает множество всех  $T^{(k)}$  ( $T \in A_X$ ), а  $A_X^{(k)}$  — множество всех  $T^{(k)}$  ( $T \in A_X$ ). Согласно одной лемме Л. А. Калужнина [6], всякая система образующих  $A_X^{(k)}$  содержит не менее  $k$  элементов. Очевидно,  $A_X^{(k)}$  и  $A_X^{(k)}$  изоморфны между собой, так что утверждение этой леммы остается в силе и для  $A_X^{(k)}$ .

Говорят, что подмножество  $M$  топологической группы  $G$  является базисом этой группы, если  $M$  не содержится ни в какой истинной топологической (то есть замкнутой) подгруппе группы  $G$ .

Известно [6], [7], что группы  $A_X$  и  $G_X$  не являются конечно порожденными. Уточнением этого результата служит такая теорема.

**Теорема 3.** Топологические группы  $A_X$  и  $G_X$  не обладают конечным базисом.

Докажем это сначала для  $A_X$ . Пусть  $T_1, \dots, T_n$  — произвольные элементы  $A_X$ . В силу леммы Калужнина,  $\{T_1^{(n+1)}, \dots, T_n^{(n+1)}\} = T^*$  является истинной подгруппой в  $A_X^{(n+1)}$ . Если  $P \in A_X^{(n+1)}$ ,  $P \in T^*$ , а  $Q$  — произвольный элемент из  $T^*$ , то существует  $\alpha \in S(X)$ , для которого  $\alpha P \neq \alpha Q$ , и, ввиду определения  $A_X^{(n+1)}$ ,  $\varrho(\alpha P, \alpha Q) \geq 1/(n+1)$ . Отсюда,  $\varrho(P, Q) \geq 1/(n+1)$ . Заметим, что  $(T_i T_j)^{(k)} = T_i^{(k)} T_j^{(k)}$ , а также  $(T_i^{-1})^{(k)} = (T_i^{(k)})^{-1}$  ( $i, j = 1, \dots, n; k = 1, 2, \dots$ ). Если теперь  $R \in \{T_1, \dots, T_n\}$ , то  $R^{(n+1)} \in T^*$ , так что  $\varrho(P, R^{(n+1)}) \geq 1/(n+1)$ . Принимая во внимание, что  $\varrho(R, R^{(n+1)}) < 1/(n+1)$ , получим  $\varrho(P, R) \geq 1/(n+1)$ . Значит, функция  $P$  не является предельной точкой для подгруппы  $\{T_1, \dots, T_n\}$ . Таким образом, подгруппа  $\{T_1, \dots, T_n\}$  не является всюду плотной в  $A_X$ , поэтому ее замыкание, являющееся топологической подгруппой в  $A_X$ , содержащей функции  $T_1, \dots, T_n$ , не совпадает с  $A_X$ . Этим показано, что система элементов  $T_1, \dots, T_n \in A_X$  не является базисом группы  $A_X$ .

Ввиду транзитивности отношения плотности из теоремы 2 сразу вытекает, что базис группы  $G_X$  оказывается базисом и для  $A_X$ . Отсюда следует утверждение теоремы 3, относящееся к  $G_X$ .

Авторам пока неизвестно, имеет ли место алгебраический аналог следующей теоремы.

**Теорема 4.**  $A_X$  и  $G_X$  обладают минимальным базисом. Ясно, что  $A_X^{(k)} \subseteq A_X^{(l)}$ , если  $k \leq l$ . Поэтому  $\bigcup_{k=1}^{\infty} A_X^{(k)} = A_X^{(\infty)}$  является подгруппой в  $A_X$ .

Легко усмотреть, что  $A_X^{(\infty)}$  всюду плотное множество в  $G_X$  и  $A_X$ . Но тогда для доказательства теоремы 4 достаточно найти минимальный базис для группы  $A_X^{(\infty)}$ . Предположим ради простоты, что  $X$  состоит в точности из двух элементов. Наши рассуждения без значительных изменений переносятся и для общего случая.

0 и 1 будут означать элементы, а  $\varphi$  — нетождественную подстановку множества  $X$ .  $0^k$  означает слово, состоящее из  $k$  нулей. Рассмотрим следующие функции  $U_i$  ( $i = 1, 2, \dots$ ): пусть для  $\alpha = p\alpha'$  ( $\alpha' \in S(X)$ ), где  $p \in F(X)$ ,  $l(p) = i - 1$ ,  $x \in X$ ,  $\alpha' \in S(X)$ ,

$$\alpha U_i = \begin{cases} p(x\varphi)\alpha', & \text{если } p = 0^{i-1}, \\ \alpha & \text{— в остальных случаях.} \end{cases}$$

Очевидно,  $U_i \in A_X^{(i)}$  для всех натуральных  $i$ . Покажем, что  $\langle U_i \rangle$  — то есть множество всех  $U_i$  —

является минимальной системой образующих для  $A_X^{(\infty)}$ . Среди всех  $U_i$  лишь единственный  $U_1$  преобразует  $j$ -тые буквы последовательностей  $S(X)$ . Стало быть, никакое истинное подмножество  $\langle U_i \rangle$  не может быть базисом для  $A_X^{(\infty)}$ . Далее, элементы  $U_1, \dots, U_i$  порождают группу  $A_X^{(i)}$ . Действительно, это ясно для случая  $i = 1$ . Допустим, что  $A_X^{(i-1)} = \{U_1, \dots, U_{i-1}\}$ . Берем произвольный  $T \in A_X^{(i)}$ . По предположению  $T^{(i-1)} \in \{U_1, \dots, U_{i-1}\}$ . Если теперь  $p\alpha T = p\alpha T^{(i-1)} \cdot x\varphi_p$  ( $p$  и  $x$  — как и выше, а  $\varphi_p$  — подстановка множества  $\langle 0, 1 \rangle$ ), то пусть  $V_p^{(i-1)}$  — подстановка из  $A_X^{(i-1)}$ , выполняющее равенство  $pV_p^{(i-1)} = 0^{i-1}$ . Тогда

$$T = \prod_{p \in F(X), l(p) = i-1, \varphi_p = \varphi} (V_p^{(i-1)} U_i (V_p^{(i-1)})^{-1}) \cdot T^{(i-1)} \in \langle U_1, \dots, U_i \rangle,$$

что и требовалось доказать.

Если  $X$  содержит больше двух элементов, то минимальный базис для группы  $A_X^{(\infty)}$  принимает такой вид:  $U_{11}, U_{12}, \dots, U_{i1}, U_{i2}, \dots$ , где

$$\alpha U_{ij} = \begin{cases} p(x\varphi)\alpha', & \text{если } p = 0^{i-1}, \\ \alpha & \text{— в остальных случаях;} \end{cases}$$

здесь  $j = 1, 2, \dots$ ;  $\varphi_1, \varphi_2$  — два порождающих элемента группы всех подстановок множества  $X$ ;  $0 \in X$ . Доказательство при этом может вестись по такому же плану, как и в предыдущем, более простом случае.

Наконец, имеет место следующая теорема.

**Теорема 5.**  $A_X$  и  $G_X$  — группы бесконечного общего ранга [8].

Для доказательства достаточно показать, что для всякого натурального  $k$  существует в  $G_X$  такая конечно порожденная подгруппа, которая не содержится ни в какой подгруппе  $G_X$ , порождаемой  $k$  элементами. Однако докажем более сильное утверждение о том, что теорема 5 справедлива и в топологическом смысле, то есть нет такого  $k$ , при котором каждая конечная система элементов  $G_X(A_X)$  содержалась бы в некоторой подгруппе группы  $G_X(A_X)$ , обладающей базисом из  $k$  элементов. При этом наша цель будет достигнута, если мы покажем, что для произвольного натурального  $k$  и  $T_1, \dots, T_k \in A_X^{(k+1)}$  не входит в замыкание группы  $\{T_1, \dots, T_k\}$ . Это доказывается точно так же, как теорема 3.

В заключение отметим, что последним трем

теоремам можно придавать такую наглядную форму.

Целью найти такого конечного набора (конечных) автоматов, последовательными соединениями которых можно было бы с произвольной точностью подражать любому (конечному) автомату [7]. В то же время бесконечный минимальный набор автоматов с указанным свойством существует. Нет такого натурального числа  $k$ ,

при котором последовательными соединениями подходящего  $k$ -членного набора автоматов можно было бы с произвольной точностью подражать любому члену всякой конечной совокупности автоматов. (В этом абзаце мы употребляли термин «автомат» ради краткости вместо точного термина «инициальный автомат, взаимно однозначно отображающий свою входную подгруппу в себя»).

#### ЛИТЕРАТУРА

1. Дж. Н. Рэнн, Последовательностные функции, «Кибернетический сборник», вып. 3, 1961.
2. В. М. Глушков, Абстрактная теория автоматов, УАИ, 16, 5, 1961.
3. Н. С. Александров, Введение в общую теорию множеств и функций, ОГИЗ, М.—Л., 1948.
4. А. С. Понтрягин, Непрерывные группы, ГИТЛ, М., 1954.
5. E. Hofeijš, Преобразования, определенные конечными автоматами, сб. «Проблемы кибернетики», вып. 9, 1963.
6. В. П. Заровный, Автоматные подстановки и сплетения групп, Доклады АН СССР, 160, 3, 1965.
7. Ф. Гечег, О группе взаимно однозначных преобразований, определенных конечными автоматами, журн. «Кибернетика», № 1, 1965.
8. А. Г. Курош, Теория групп, ГИТЛ, М., 1953.

Поступила в редакцию  
19.V 1965