

Ф. К. Алиев, А. В. Зайцева, В. А. Киселенко, А. Г. Сенцов (Москва, ТВП, МГТУ, ИНМЭ РАН). **О возможности генерации подстановок с использованием генераторов скользящих перестановок.**

Пусть r и n – такие натуральные числа, что $n \geq r$. Обозначим E_r множество всех таких n -мерных двоичных векторов $\mathbf{e}_k = (e_{1k}, e_{2k}, \dots, e_{nk})$, что $e_{1k} = 1$, $S_j = e_{1k} + e_{2k} + \dots + e_{jk}$, $S_n = r$.

Определим на этом множестве совокупность отображений $\{h_i \mid i = 0, 1, \dots, r-1\}$ следующим образом:

$$h_i(\mathbf{e}_k) = \begin{cases} (1, e_{1k}, e_{2k}, \dots, e_{n-1,k}), & \text{если } e_{nk} = 1, \\ (1, e_{1k}, e_{2k}, \dots, e_{j-1,k}, 0, e_{j+1,k}, \dots, e_{n-1,k}), & \text{если } e_{nk} = 0, e_{jk} = 1 \\ & \text{и } S_j = i + 1. \end{cases}$$

Определим также совокупность отображений $\{f_i \mid i = 0, 1, \dots, r-1\}$, $f_i: E_r \rightarrow \mathbf{Z}/n$, где \mathbf{Z}/n – кольцо вычетов целых чисел по модулю n , следующим образом:

$$f_i(\mathbf{e}_k) = \begin{cases} n-1, & \text{если } e_{nk} = 1, \\ j-1, & \text{если } e_{nk} = 0, S_j = i + 1, e_{jk} = 1. \end{cases}$$

Пусть $A(n, r) = (X, Q, Y, h, f)$ – такой автомат Мили [5], что входной алфавит $X = \mathbf{Z}/r$ – кольцо вычетов целых чисел по модулю r , множество состояний $Q = E_r$, выходной алфавит $Y = \mathbf{Z}/n$ – кольцо вычетов целых чисел по модулю n , функция переходов $h: X \times Q \rightarrow Q$, $h(i, q) = h_i(q)$ для любых $i \in X$, $q \in Q$, функция выходов $f: X \times Q \rightarrow Y$, $f(i, q) = f_i(q)$ для любых $i \in X$, $q \in Q$.

В работах [1] и [2] автомат $A(n, r)$ используется как теоретико-автоматная модель генератора скользящих перестановок, применяемых в криптографических приложениях. В работах [3] и [4] рассматриваются вопросы, связанные с использованием автомата $A(n, r)$ в стеганографических приложениях.

Далее при проведении арифметических вычислений элементы выходного алфавита Y автомата $A(n, r)$ считаем целыми числами из множества $\{0, 1, \dots, n-1\}$.

Если $\{y_i\}_{i=1}^t$ – выходная последовательность длины $t \in \mathbf{N}$ (\mathbf{N} – множество натуральных чисел) автомата $A(n, r)$ с начальным состоянием $q_1 = (\underbrace{11\dots 1}_r \underbrace{00\dots 0}_{n-r})$,

соответствующая входной последовательности $\{x_i\}_{i=1}^t$, то определим отображение $\varphi_{\{x_i\}_{i=1}^t}: \{1, 2, \dots, t\} \rightarrow \mathbf{Z}$ (\mathbf{Z} – множество целых чисел), положив $\varphi_{\{x_i\}_{i=1}^t}(k) = k + (r-1) - y_k$, $k \in \{1, 2, \dots, t\}$.

Утверждение. *Отображение $\varphi_{\{x_i\}_{i=1}^t}$ является подстановкой на множестве $\{1, 2, \dots, t\}$ тогда и только тогда, когда отображение $h_{x_1} h_{x_2} \dots h_{x_t}$ принадлежит стабилизатору элемента q_1 в полугруппе $S_{A(n,r)}$ автомата $A(n, r)$.*

СПИСОК ЛИТЕРАТУРЫ

1. *Алиев Ф. К.* О сходимости матриц переходных вероятностей автоматов, определяющих преобразования скользящей перестановки. — В сб.: Третья Всероссийская школа-коллоквиум по стохастическим методам. М.: ТВП, 1996, с. 13–14.
2. *Алиев Ф. К.* О реализуемости вероятностных автоматов, определяющих скользящие перестановки, автоматами Мили со случайным входом. — В сб.: Третья Всероссийская школа-коллоквиум по стохастическим методам. М.: ТВП, 1996, с. 14–15.
3. *Киселенко В. А.* О периодических свойствах преобразований скользящей перестановки в связи со стеганографическими приложениями. — *Обзор прикл. и промышл. матем.*, 2005, т. 12, в. 4, с. 985–986.
4. *Киселенко В. А.* Об удельной энтропии выходных последовательностей автомата, определяющего преобразование скользящей перестановки, в связи со стеганографическими приложениями. — *Обзор прикл. и промышл. матем.*, 2006, т. 13, в. 5, с. 865–866.
5. *Фомичев В. М.* Дискретная математика и криптология. М.: ДИАЛОГ-МИФИ, 2003, 400 с.