

**О задаче A-полноты в классе линейных автоматов над кольцом  
двоично-рациональных чисел**

**Научный руководитель – Часовских Анатолий Александрович**

*Ронжин Дмитрий Владимирович*

*Аспирант*

Московский государственный университет имени М.В.Ломоносова, Москва, Россия

*E-mail: d\_rongin@mail.ru*

Рассматривается кольцо двоично-рациональных чисел, которое является подкольцом в поле рациональных чисел:

$$\mathbb{Q}_{\frac{m}{2^n}} = \left\{ \frac{m}{2^n} \mid m \in \mathbb{Z}, n \in \mathbb{N} \right\},$$

$\forall l, k \in \mathbb{N}$  будем рассматривать конечные автоматы [1] над  $\mathbb{Q}_{\frac{m}{2^n}}$ , функции переходов и выходов являются линейными [2, 3] - обозначим такие автоматы  $L(\mathbb{Q}_{\frac{m}{2^n}})$ . Некоторые результаты о надклассе  $L(\mathbb{Q})$  были получены в работе [4]. Рассматривается задача A-полноты [5] системы линейных автоматов в  $L(\mathbb{Q}_{\frac{m}{2^n}})$ .

Аналогично [4] определяется множество формальных степенных рядов над  $\mathbb{Q}_{\frac{m}{2^n}}$  и операции над ними, а также ряд вспомогательных обозначений. В работе [6] описывается представление  $L(\mathbb{Q}_{\frac{m}{2^n}})$  как преобразователей элементов  $\mathbb{Q}_{\frac{m}{2^n}}$ , а так же формулируются следующие множества (кратность понимаем в смысле кратности числителя):

- 1)  $V_{\mathbf{P}} = \{V \mid V \in L(\mathbb{Q}_{\frac{m}{2^n}}), V \text{ — обладает } \mathbf{P} \text{ - свойством} \}$
- 2)  $D = \{V \mid V \in L(\mathbb{Q}_{\frac{m}{2^n}}), V \text{ — обладает } \mathbf{D} \text{ - свойством} \}$
- 3)  $\forall p > 2$  - простого,  $M_p = \{V(x_1, \dots, x_l) \in L(\mathbb{Q}_{\frac{m}{2^n}}) \mid V(x_1, \dots, x_l) = R_0(\xi) + \sum_{i=1}^l R_i(\xi) \cdot x_i, R_i(1) \div p, \forall i \in [1, l]\}$
- 4)  $\forall p > 2$ , -простого,  $T_p = \{V(x_1, \dots, x_l) \in L(\mathbb{Q}_{\frac{m}{2^n}}) \mid V(x_1, \dots, x_l) = R_0(\xi) + \sum_{i=1}^l R_i(\xi) \cdot x_i, R_0(0) \div p\}$
- 5)  $T_{int} = \{V(x_1, \dots, x_l) \in L(\mathbb{Q}_{\frac{m}{2^n}}) \mid V(x_1, \dots, x_l) = R_0(\xi) + \sum_{i=1}^l R_i(\xi) \cdot x_i, R_i(0) \in \mathbb{Z}, \forall i \in [1, l]\}$
- 6)  $T_{\geq 0} = \{V(x_1, \dots, x_l) \in L(\mathbb{Q}_{\frac{m}{2^n}}) \mid V(x_1, \dots, x_l) = R_0(\xi) + \sum_{i=1}^l R_i(\xi) \cdot x_i, R_i(0) \geq 0, \forall i \in [1, l]\}$

Множество линейных автоматов из  $L(\mathbb{Q}_{\frac{m}{2^n}})$  арности  $\leq 1$  обозначим  $V^1$ .

**Лемма 1.**

$\forall k \in \mathbb{N}, \forall \mathbf{P} = \{p_i \mid p_i \neq 2 \text{ - простое число}, i \in [1, k]\}, \forall$  простого  $p > 2$ , верно что:

$V_{\mathbf{P}}, D, M_p, T_p, T_{int}, T_{\geq 0}$  — A-предполные классы.

**Теорема 1.** Пусть  $M \subset L(\mathbb{Q}_{\frac{m}{2^n}})$  - конечная система. Если  $M \not\subseteq D$  и  $\forall \mathbf{P}$  - конечного подмножества простых чисел, не содержащего двойку  $M \not\subseteq V_{\mathbf{P}}$ , то  $A(M \cup V^1) = L(\mathbb{Q}_{\frac{m}{2^n}})$ .

**Теорема 2.** Пусть  $M \subset L(\mathbb{Q}_{\frac{m}{2^n}})$  - конечная система. Если  $\forall p > 2$  - простого, выполняется:

$$M \not\subseteq T_p, M_p, T_{int}, T_{\geq 0},$$

то  $A(M \cup \{V_{\oplus}(x, y)\}) = L(\mathbb{Q}_{\frac{m}{2^n}})$ .

### Источники и литература

- 1) Кудрявцев В.Б., Алешин С.В., Подколзин А.С., Введение в теорию автоматов, НАУКА, Москва, 1985, 320 с.
- 2) Часовских А.А., "Проблема полноты для класса линейно-автоматных функций", Дискретная математика, 27:2 (2015), 134-151
- 3) Chasovskikh A.A., "Completeness problem for the class of linear automata functions", Discrete Mathematics and Applications, 26:2 (2016), 89-104
- 4) Ронжин Д.В., "Линейные автоматы над полем рациональных чисел", Интеллектуальные системы. Теория и приложения, 21:4 (2017), 144-155
- 5) Буевич В.А., "О полноте, А-полноте и t-полноте в классе автоматных отображений", Интеллектуальные системы, 10:1-4 (2006), 613-638
- 6) Ронжин Д.В., "А-полнота систем с добавками в классе линейных автоматов над кольцом двоично-рациональных чисел", Интеллектуальные системы. Теория и приложения., 23:4, с. 125-131