

# Об условиях полноты линейных автоматов над рациональными числами с добавками

Д. В. Ронжин<sup>1</sup>

Представлены условия  $K$ -полноты и  $A$ -полноты автоматных систем с добавками в классе автоматов, функционирующих над полем рациональных чисел.

**Ключевые слова:** конечные автоматы, линейные автоматы, рациональные числа,  $K$ -полнота,  $A$ -полнота.

## 1. Введение

Одной из классических задач теории автоматов является задача проверки полноты конечных автоматных систем по фиксированному набору операций – как правило, в качестве операций рассматриваются операции суперпозиции ( $\Sigma$ ) и композиции ( $K$ )[1]. В силу того, что задача проверки полноты на множестве конечных автоматов оказывается алгоритмически неразрешимой[1], возникли различные подходы к дальнейшему исследованию задачи. Ряд исследований был направлен на изучение альтернативных операций замыкания[2] и на вопросы полноты автоматных систем с добавками[3], в то время как другое направление исследований посвящено рассмотрению проблемы проверки полноты в некоторых подклассах конечных автоматов. В частности подробно изучена задача полноты в классе линейных автоматов, функционирующих над произвольными конечными полями[4, 5], причем для всякого конечного поля представлена критериальная система для проверки  $A$ -полноты и  $K$ -полноты. Более того, в классе линейных автоматов задачи проверки  $A$ -полноты и  $K$ -полноты конечных систем оказываются алгоритмически разрешимыми.

Настоящая работа касается исследования вопросов полноты по операциям композиции и  $A$ -замыкания линейных автоматов, функционирующих над полем рациональных чисел[6]. Ранее автором исследованы вопросы полноты в классе линейных автоматов, функционирующих над

---

<sup>1</sup>Ронжин Дмитрий Владимирович — выпускник аспирантуры каф. математической теории интеллектуальных систем мех.-мат. ф-та МГУ, преподаватель математики в ОАНО "Новая школа e-mail: d.v.ronzhin@gmail.com.

Ronzhin Dmitry Vladimirovich — graduated from Lomonosov Moscow State University, Faculty of Mechanics and Mathematics, Chair of Mathematical Theory of Intellectual Systems, math teacher at non-profit organization "New School".

кольцом двоично-рациональных чисел [7, 8], где в терминах предполных классов получены условия полноты для автоматных систем с добавками. В классе автоматов, функционирующих над полем рациональных чисел доказан ряд утверждений, касающихся задачи полноты, в частности доказано отсутствие конечных  $K$ -полных систем, а также наличие нетривиальных бесконечных  $\Sigma$ -полных систем.

## 2. Постановка задачи

Поле рациональных чисел обозначим через  $\mathbb{Q}$ .  $\forall l, k \in \mathbb{N}$  будем рассматривать конечные автоматы [1] с входным алфавитом  $\mathbb{Q}^l$ , выходным алфавитом  $\mathbb{Q}$  и алфавитом состояний  $\mathbb{Q}^k$ , функции переходов и выходов являются линейными [4, 5]. Данное множество будем называть множеством линейных автоматов над полем рациональных чисел, и обозначим  $L(\mathbb{Q})$  [6].

Для описания функционирования линейных автоматов удобно использовать аппарат формальных степенных рядов. Определим множество формальных степенных рядов над  $\mathbb{Q}$ :

$$\mathbb{Q}^\infty(\xi) = \left\{ \alpha = \sum_{i=0}^{\infty} a_i \cdot \xi^i \mid a_i \in \mathbb{Q} \right\}$$

Степенным рядам ставятся в соответствие сверхслова на входах и выходе автоматов. Сложение и умножение элементов из  $\mathbb{Q}^\infty(\xi)$  определяется естественным образом.

Кольцо многочленов над  $\mathbb{Q}$  будем обозначать  $\mathbb{Q}[\xi]$ , а для обозначения того, что многочлены  $P(\xi), Q(\xi) \in \mathbb{Q}[\xi]$  взаимно просты будем использовать запись  $\gcd(P(\xi), Q(\xi)) = 1$ .

Определим множество дробно-рациональных функций от переменной  $\xi$  с коэффициентами из  $\mathbb{Q}$  следующим образом:

$$\mathbf{R}(\mathbb{Q}) = \left\{ \frac{P(\xi)}{Q(\xi)} \mid P(\xi), Q(\xi) \in \mathbb{Q}[\xi], Q(0) = 1, \gcd(P(\xi), Q(\xi)) = 1 \right\}$$

Для автоматов в классе  $L(\mathbb{Q})$  верны следующие леммы о представлении [6]:

**Лемма 1.**  $\forall V(x_1, \dots, x_l) \in L(\mathbb{Q}), \exists R_0, R_1, \dots, R_l \in \mathbf{R}(\mathbb{Q}),$  такие что:

$$V(x_1, \dots, x_l) = R_0 + \sum_{i=1}^l R_i \cdot x_i.$$

**Лемма 2.**  $\forall V(x_1, \dots, x_l): (\mathbb{Q}^\infty)^l \rightarrow \mathbb{Q}^\infty,$  такого что:

$$V(x_1, \dots, x_l) = R_0 + \sum_{i=1}^l R_i \cdot x_i$$

$$R_i \in \mathbf{R}(\mathbb{Q}), i \in [0, l]$$

верно, что  $V(x_1, \dots, x_l) \in L(\mathbb{Q})$ .

Таким образом, линейные автоматы из  $L(\mathbb{Q})$  реализуют отображения:

$$\forall V \in L(\mathbb{Q}), \exists l \in \mathbb{N}, V(x_1, \dots, x_l): (\mathbb{Q}^\infty)^l \rightarrow \mathbb{Q}^\infty$$

Множители  $R_k$  будем называть коэффициентами отображения, причем через  $R_k[\tau]$  будем обозначать коэффициенты при  $\xi^\tau$  формальных степенных рядов  $R_k$ . Будем говорить, что автомат  $V(x_1, \dots, x_l) \in L(\mathbb{Q})$  непосредственным образом зависит от  $x_i, i \in [1, l]$ , если  $R_i$  в приведенном виде не кратен  $\xi$ . Линейный автомат называется существенным, если он представляет собой отображение с не менее чем двумя непосредственными входами.

Система линейных автоматов  $M \subset L(\mathbb{Q})$  будет называться  $A$ -полной[2], если  $\forall V \in L(\mathbb{Q})$  и  $\forall \tau \in \mathbb{N}$ , в  $K(M)$  существует автомат  $V'$ , совпадающий с автоматом  $V$  на словах длины  $\tau$ .  $A$  - замыкание системы  $M$  будем обозначать через  $A(M)$ .

### 3. Результаты

Пусть  $V(x_1, x_2, \dots, x_n)$  – существенный линейный автомат из  $L(\mathbb{Q})$ . Справедливы следующие условия полноты систем автоматов в  $L(\mathbb{Q})$  с добавками:

**Теорема 1.** Пусть  $V^{(1)}$  – все линейные автоматы из  $L(\mathbb{Q})$  арности не более 1. Тогда  $K(\{V(x_1, x_2, \dots, x_n)\} \cup V^{(1)}) = L(\mathbb{Q})$ .

**Теорема 2.** Пусть  $V^{(1,1)} = \{R_1 \cdot x, x + R_2 | R_1[0] = c_1, R_2[0] = c_2, \forall c_1, c_2 \in \mathbb{Q}\}$ . Тогда  $A(\{V(x_1, x_2, \dots, x_n), \xi \cdot x\} \cup V^{(1,1)}) = L(\mathbb{Q})$ .

Автор выражает признательность своему научному руководителю, кандидату физ.-мат. наук, доценту кафедры МаТИС Часовских Анатолию Александровичу за помощь в постановке и решении задачи.

### Список литературы

- [1] Кудрявцев В.Б., Алешин С.В., Подколзин А.С., *Введение в теорию автоматов*, НАУКА, Москва, 1985, 320 с.
- [2] Буевич В.А., “О полноте,  $A$ -полноте и  $t$ -полноте в классе автоматных отображений”, *Интеллектуальные системы*, 10:1-4 (2006), 613–638

- [3] Бабин Д.Н., Летуновский А.А., “О возможностях суперпозиции, при наличии в базисе автоматов фиксированной добавки из булевых функций и задержки”, *Интеллектуальные системы. Теория и приложения*, **19:3** (2015), 15–22
- [4] Часовских А.А., “Проблема полноты для класса линейно-автоматных функций”, *Дискретная математика*, **27:2** (2015), 134–151
- [5] Chasovskikh A.A., “Completeness problem for the class of linear automata functions”, *Discrete Mathematics and Applications*, **26:2** (2016), 89–104
- [6] Ронжин Д.В., “Линейные автоматы над полем рациональных чисел”, *Интеллектуальные системы. Теория и приложения*, **21:4** (2017), 144–155
- [7] Ронжин Д.В., “Об условиях A-полноты линейных автоматов над двоично-рациональными числами”, *Дискретная математика*, **32:2** (2020), 45–62
- [8] Ронжин Д.В., “Распознавание A-полноты конечных систем линейных автоматов с добавками над кольцом двоично-рациональных чисел”, *Интеллектуальные системы. Теория и приложения*, **25:1** (2021), 149–163

**Conditions of completeness for linear automata systems over the field of rational numbers with additives**  
**Ronzhin Dmitry Vladimirovich**

Conditions for  $K$ -completeness and  $A$ -completeness for linear automata systems, functioning over the field of rational numbers are described.

*Keywords:* finite state automata, linear automata, rationals,  $K$ -completeness,  $A$ -completeness.

## References

- [1] Kudryavcev V.B., Aleshin S.V., Podkolzin A.S., *Introduction to automata theory*, Nauka, Moscow, 1985, 320 с.
- [2] Buyevich V.A., “About completeness, A-completeness and t-completeness in the class of automata mappings.”, *Intellectual systems.*, **10:1-4** (2006), 613–638
- [3] Babin D.N., Letunovskiy A.A., “About superposition potential, with having boolean functions and delay element as an addition to basis.”, *Intellectual systems. Theory and applications.*, **19:3** (2015), 15–22
- [4] Chasovskikh A.A., “Completeness problem for the class of linear automata functions”, *Discrete Mathematics*, **27:2** (2015), 134–151
- [5] Chasovskikh A.A., “Completeness problem for the class of linear automata functions.”, *Discrete Mathematics and Applications*, **26:2** (2016), 89–104
- [6] Ronzhin D.V., “Linear automata over the field of rational numbers.”, *Intellectual systems. Theory and applications.*, **21:4** (2017), 144–155
- [7] Ronzhin D.V., “About A-completeness conditions for the automata over dyadic rationals.”, *Discrete Mathematics*, **32:2** (2020), 45–62
- [8] Ronzhin D.V., “A-completeness recognition for finite systems with additives of linear automata over the ring of dyadic rationals.”, *Intellectual systems. Theory and applications.*, **25:1** (2021), 149–163