

**ОБ ОПРЕДЕЛИМОСТИ ЧАСТИЧНЫХ ГРАФОВЫХ  
ПОЛУАВТОМАТОВ СВОИМИ ПОЛУГРУППАМИ  
ВХОДНЫХ СИГНАЛОВ**

**Фарахутдинов Ренат Абуханович**

*Аспирант*

*Факультет КНИИТ СГУ имени Н. Г. Чернышевского, Саратов, Россия*

*E-mail: renatfara@mail.ru*

**Научный руководитель** — *Молчанов Владимир Александрович*

Графом называется структура  $G = (X, \rho)$ , где  $X$  — множество вершин графа, а  $\rho \subset X \times X$  — отношение смежности, элементы которого называются дугами графа. Граф называется рефлексивным, если условие  $(x, x) \in \rho$  выполняется для любой вершины  $x \in X$ . Граф  $\tilde{G} = (X, \rho^{-1})$  называется двойственным графом графа  $G = (X, \rho)$ . Граф  $G = (X, \rho)$  называется тривиальным, если  $\rho = \emptyset$  или  $\rho = \Delta_X$  или  $\rho = X \times X$ .

Под полуавтоматом понимается автомат без выходных сигналов [1]. Полуавтомат  $A = (X, S, \star)$  называется полугрупповым, если на множестве его входных сигналов определена ассоциативная бинарная операция  $\cdot$ , согласованная с функцией переходов  $\star$  по правилу:  $x \star (s_1 \cdot s_2) = (x \star s_1) \star s_2$  для любых  $x \in X$ ,  $s_1, s_2 \in S$ . Полугрупповой полуавтомат  $A = (X, S, \star)$  называется графовым, если множество его состояний  $X$  наделено такой структурой графа  $G = (X, \rho)$ , что для любого входного сигнала  $s \in S$  функция переходов  $\delta_s(x) = x \star s$  ( $x \in X$ ) является эндоморфизмом графа  $G$ . Символически такие полуавтоматы обозначаются  $A = (G, S, \star)$ . Ранее задача определимости графовых полуавтоматов над рефлексивными графами рассматривалась в работе [2].

Следуя [3], под частичным преобразованием множества  $X$  понимается однозначное бинарное отношение  $f \subset X \times X$ . Частичное преобразование  $f$  множества  $X$  называется частичным эндоморфизмом графа  $G = (X, \rho)$ , если для любых  $x, y \in \text{pr}_1 f$  из  $(x, y) \in \rho$  следует  $(f(x), f(y)) \in \rho$ . Множество всех частичных эндоморфизмов графа  $G$  с композицией образуют полугруппу  $E(G)$ , которая называется полугруппой частичных эндоморфизмов графа  $G$ .

Графовый полуавтомат  $A = (G, S, \star)$ , полугруппа входных сигналов  $S$  которого является полугруппой частичных эндоморфизмов графа состояний  $G$ , называется частичным графовым полуавтоматом над графом  $G$ . Частичный графовый полуавтомат  $\text{p-Atm}(G) =$

$(G, E(G), \star)$  является универсально притягивающим объектом в категории частичных графовых полуавтоматов над графом  $G$  и называется универсальным частичным графовым полуавтоматом над графом  $G$ .

Изоморфизмом графового полуавтомата  $A_1 = (G_1, S_1, \star_1)$ ,  $G_1 = (X_1, \rho_1)$ , на графовый полуавтомат  $A_2 = (G_2, S_2, \star_2)$ ,  $G_2 = (X_2, \rho_2)$ , называется пара отображений  $\gamma = (f, g)$ , где  $f : G_1 \rightarrow G_2$  — изоморфизм графа  $G_1$  на граф  $G_2$ ,  $g : S_1 \rightarrow S_2$  — изоморфизм полугруппы  $S_1$  на полугруппу  $S_2$ , причём для любых  $x \in X$ ,  $s \in S$  выполняется условие  $f(x \star_1 s) = f(x) \star_2 g(s)$ .

Основной результат работы состоит в решении задачи определённости универсальных частичных графовых полуавтоматов над рефлексивными графами их полугруппами входных сигналов. Следующая теорема утверждает, что для любого рефлексивного графа  $G$  универсальный частичный графовый полуавтомат  $p\text{-Atm}(G) = (G, E(G), \star)$  определяется своей полугруппой входных сигналов  $E(G)$  с точностью до изоморфизма и двойственности графа  $G$ .

**Теорема 1.** Пусть  $G_1$  и  $G_2$  — нетривиальные рефлексивные графы,  $p\text{-Atm}(G_1) = (G_1, E(G_1), \star_1)$  и  $p\text{-Atm}(G_2) = (G_2, E(G_2), \star_2)$  — универсальные частичные графовые полуавтоматы над графами  $G_1$  и  $G_2$  с полугруппами входных сигналов  $E(G_1)$  и  $E(G_2)$  соответственно. Тогда следующие условия эквивалентны:

- 1) граф  $G_1$  изоморфен графу  $G_2$  или двойственному графу  $\widetilde{G}_2$ ;
- 2) полугруппы входных сигналов  $E(G_1)$  и  $E(G_2)$  изоморфны;
- 3) полуавтомат  $p\text{-Atm}(G_1)$  изоморфен полуавтомату  $p\text{-Atm}(G_2)$  или полуавтомату  $p\text{-Atm}(\widetilde{G}_2)$ .

### Литература

1. Лидл Р., Пильц Г. Прикладная абстрактная алгебра: Учеб. пособие / Пер. с англ. Екатеринбург: Изд-во Урал. ун-та, 1996.
2. Фарахутдинов Р. А. Относительно элементарная определённость класса универсальных графовых полуавтоматов в классе полугрупп // Изв. вузов. Матем. 2022. № 1. С. 74–84.
3. Вагнер В. В. Полугруппы частичных преобразований с симметричным отношением транзитивности // Изв. вузов. Матем. 1957. № 1. С. 81–88.