- 4. Chartrand G., Harary F. Graphs with prescribed connectivities // Theory of Graphs. NY: Academic Press, 1968. P. 61–63.
- 5. Теребин Б. А., Абросимов М. Б. Об оптимальности реализации графов с заданными мерами связности // Прикладная дискретная математика. Приложение. Томск: Издательский дом ТГУ, 2020. С. 103–105.
- 6. Теребин Б. А., Абросимов М. Б. О минимальном числе рёбер в реализациях графов с заданными мерами связности // Компьютерные науки и информационные технологии : Материалы Междунар. науч. конф. Саратов: Издат. центр «Наука», 2021. С. 159–161.

DOI: 10.20948/dms-2022-62

## СТРОЕНИЕ ИЗОМОРФИЗМОВ И ГРУПП АВТОМОРФИЗМОВ УНИВЕРСАЛЬНЫХ ГРАФОВЫХ АВТОМАТОВ

## В. А. Молчанов, Р. А. Фарахутдинов (Саратов)

Далее всюду под графом будем понимать ориентированный граф [1]. Для графа  $G=(X,\rho)$  дугу  $(x,y)\in \rho$  будем называть собственной, если  $(y,x)\notin \rho$ . Граф называется квазибесконтурным, если каждая его собственная дуга не содержится ни в каком контуре. Квазибесконтурный граф будем называть тривиальным, если у него нет собственных дуг, и нетривиальным, в противном случае. Граф  $G=(X,\rho^{-1})$  называется двойственным для графа  $G=(X,\rho)$ . Антиизоморфизмом графа  $G_1=(X_1,\rho_1)$  на граф  $G_2=(X_2,\rho_2)$  называется изоморфизм графа  $G_1$  на двойственный к  $G_2$  граф  $G=(X_1,\rho_2)$  натиавтоморфизмом графа  $G=(X_1,\rho_2)$  называется изоморфизм графа  $G=(X_1,\rho_2)$  на двойственный к себе граф  $G=(X_1,\rho_2)$ 

Автомат  $A=(X_1,S,X_2,\star,\diamond)$  называется графовым, если множество состояний  $X_1$  и множество выходных сигналов  $X_2$  наделены структурами графов  $G_1=(X_1,\rho_1)$  и  $G_2=(X_2,\rho_2)$ , что для любого входного сигнала  $s\in S$  функция переходов  $\delta_s(x)=x\star s$   $(x\in X_1)$  является эндоморфизмом графа  $G_1$  и функция выходов  $\lambda_s(x)=x\diamond s$   $(x\in X_1)$  является гомоморфизмом графа  $G_1$  в граф  $G_2$ . Символически такие автоматы обозначаются  $A=(G_1,S,G_2,\star,\diamond)$ . Графовый

автомат  $Atm(G_1, G_2) = (G_1, End \ G_1 \times Hom(G_1, G_2), G_2, \star, \diamond)$  является универсально притягивающим объектом в категории [2] графовых автоматов, поэтому его называют универсальным графовым автоматом.

Для отображений  $f:X\to Y,\,g:X\to Y$  декартово произведение  $f\times g:X\times X\to Y\times Y$  определяется по формуле  $(f\times g)(u,v)=(f(u),g(v)).$  Для любого преобразования  $\varphi$  множества X верно, что  $(f\times g)(\varphi)=f^{-1}\varphi g.$  Обозначим  $f\times f=f^2.$ 

Изоморфизмом графового автомата  $A_1=(G_1,S_1,G_1',\star_1,\star_1),$  где  $G_1=(X_1,\rho_1),\ G_1'=(X_1',\rho_1'),$  на графовый автомат  $A_2=(G_2,S_2,G_2',\star_2,\diamond_2),$  где  $G_2=(X_2,\rho_2),\ G_2'=(X_2',\rho_2'),$  называется упорядоченная тройка  $\gamma=(f,h,g),$  состоящая из изоморфизмов  $f:G_1\to G_2,\ h:S_1\to S_2,\ g:G_1'\to G_2',$  таких, что для любых  $x\in X_1,\ s,t\in S_1$  выполняются условия:  $h(s\cdot t)=h(s)\cdot h(t),$   $f(x\star_1 s)=f(x)\star_2 h(s),\ g(x\diamond_1 s)=f(x)\diamond_2 h(s).$  Множество всех изоморфизмов автомата  $A_1$  на автомат  $A_2$  обозначается Ізо $(A_1,A_2).$  Изоморфизм автомата  $A_1$  на себя называется автоморфизмом автомата  $A_1$ . Множество всех автоморфизмов автомата  $A_1$  с бинарной операцией композиции образуют группу Aut  $A_1$ .

Следующий результат описывает взаимосвязь изоморфизма полугрупп входных сигналов автомата с изоморфизмами его графов состояний и выходных сигналов.

**Теорема 1.** Положим i=1,2. Пусть  $G_i=(X_i,\rho_i),\ G_i'=(X_i',\rho_i')$  — рефлексивные графы, граф  $G_1$  имеет дугу, не входящую ни в один орцикл [3],  $\operatorname{Atm}(G_i,G_i')$  — универсальные графовые автоматы с полугруппами входных сигналов  $S_i=\operatorname{End} G_i \times \operatorname{Hom}(G_i,G_i'),$   $h:S_1\to S_2$  — изоморфизм полугруппы  $S_1$  на полугруппу  $S_2$ . Тогда существуют изоморфизмы (или антиизоморфизмы)  $f,g_a\ (a\in X_1)$  графов  $G_1,G_1'$  соответственно на графы  $G_2,G_2'$ , что для любой пары  $(\varphi,\psi)\in S_1$  имеет место равенство

$$h(\varphi, \psi) = (f^2(\varphi), \psi^{\varphi}), \tag{1}$$

где  $\psi^{\varphi}(f(a)) = g_{\varphi(a)}(\psi(a))$  для всех  $a \in X_1$ .

В следующей теореме показана связь между изоморфизмами универсальных графовых автоматов и их компонент.

**Теорема 2.** Положим i=1,2. Пусть  $G_i=(X_i,\rho_i),\ G_i'=(X_i',\rho_i')$ — графы u f— изоморфизм  $G_1$  на  $G_2, g$ — изоморфизм  $G_1'$  на  $G_2'$ . Упорядоченная тройка отображений  $\gamma=(f,h,g)$  тогда u только тогда является изоморфизмом универсального графового автомата  $\operatorname{Atm}(G_1,G_1')$  c полугруппой входных сигналов  $S_1=\operatorname{End}\ G_1\times$ 

 $\operatorname{Hom}(G_1,G_1')$  на универсальный графовый автомат  $\operatorname{Atm}(G_2,G_2')$  с полугруппой входных сигналов  $S_2=\operatorname{End}\ G_2 \times \operatorname{Hom}(G_2,G_2')$ , когда отображение  $h:S_1 \to S_2$  определяется для всех  $(\varphi,\psi) \in S_1$  по формуле  $h(\varphi,\psi)=(f^2(\varphi),(f\times g)(\psi))$ .

Следующая теорема описывает строение изоморфизмов полугрупп входных сигналов универсальных графовых автоматов.

**Теорема 3.** Положим j=1,2. Пусть  $G_j=(X_j,\rho_j),G_j'=(X_j',\rho_j')$  — рефлексивные графы, причем  $G_1'$  — антисимметричный,  $G_1$  — нетривиальный квазибесконтурный и имеет компоненты связности  $\{X_{1_i}\},\ i\in I,\ u$  пусть  $\mathrm{Atm}(G_j,G_j')$  — универсальные графовые автоматы с полугруппами входных сигналов  $S_j=\mathrm{End}\ G_j\times\mathrm{Hom}(G_j,G_j')$ . Тогда отображение  $h:S_1\to S_2$  тогда и только тогда является изоморфизмом полугруппы  $S_1$  на полугруппу  $S_2$ , когда для некоторого изоморфизма (антиизоморфизма)  $f:G_1\to G_2$  и некоторого семейства изоморфизмов (антиизоморфизмов)  $g_i:G_1'\to G_2',\ i\in I$ , отображение h для всех  $(\varphi,\psi)\in S_1$  определяется по формуле

$$h(\varphi, \psi) = (f^2(\varphi), \psi^{\varphi}), \tag{2}$$

еде  $\psi^{\varphi}(f(a)) = g_i(\psi(a))$  для любого  $a \in X_1$ , такого, что при некотором  $i \in I$  выполняется  $\varphi(a) \in X_{1_i}$ .

Пусть G, G' — графы и  $\operatorname{Atm}(G,G')$  — универсальный графовый автомат над графами G, G'. Полученные результаты о строении изоморфизмов универсальных графовых автоматов позволяют исследовать взаимосвязь между группами автоморфизмов автомата  $\operatorname{Atm}(G,G')$  и группами автоморфизмов его компонент. Обозначим через  $\operatorname{Ant} G$  множество всех антиавтоморфизмов графа G, через  $(\operatorname{Aut} G)^I$  — множество семейств автоморфизмов  $g_i \ (i \in I)$  графа G.

**Теорема 4.** Пусть  $G=(X,\rho)$  — нетривиальный квазибесконтурный рефлексивный граф с компонентами связности  $\{X_{1_i}\}, i \in I$ ,  $G'=(X',\rho')$  — антисимметричный рефлексивный граф, и пусть  $A=\mathrm{Atm}(G,G')$  — универсальный графовый автомат с полугруппой входных сигналов  $S=\mathrm{End}\ G imes \mathrm{Hom}(G,G')$ . Тогда для группы автоморфизмов Aut A автомата A, групп автоморфизмов Aut G' графов G, G', группы автоморфизмов Aut S полугруппы входных сигналов S выполняются следующие условия:

- 1) Aut  $A \cong \text{Aut } G \times \text{Aut } G'$ ;
- 2) группа автоморфизмов Aut S изоморфна алгебре c носителем (Aut  $G \times (\text{Aut } G')^I) \cup (\text{Ant } G \times (\text{Ant } G')^I)$  и бинарной операци-

ей ·, которая определяется по формуле

$$(f_1, g_1^i) \cdot (f_2, g_2^i) = \left(f_1 \cdot f_2, g_1^i \cdot g_2^{\tilde{f}_1(i)}\right),$$

где  $f_1, f_2$  — автоморфизмы (антиавтоморфизмы) графа  $G, g_1^i, g_2^i \ (i \in I)$  — семейства автоморфизмов (антиавтоморфизмов) графа G' и  $\tilde{f}_1$  — перестановка множества индексов I, индучируемая автоморфизмом (антиавтоморфизмом)  $f_1$ .

## Список литературы

- 1. Харари Ф. Теория графов. M.: Мир, 1973.
- 2. Плоткин Б. И., Гринглаз Л. Я., Гварамия А. А. Элементы алгебраической теории автоматов. М.: Высш. шк., 1994.
- 3. Важенин Ю. М. Об элементарной определяемости и элементарной характеризуемости классов рефлексивных графов // Изв. вузов. Матем. 1972. Вып. 7. С. 3–11.

DOI: 10.20948/dms-2022-63