

ОБ УНИВЕРСАЛЬНЫХ P -ПЛАНАРНЫХ АВТОМАТАХ*

В статье изучаются алгебраические свойства проективно-планарных (сокращенно P -планарных) автоматов. Под P -планарным автоматом будем понимать полугрупповой структурированный автомат [1] $A=(X, \Gamma, X', \delta, \eta)$ с множеством состояний X , наделённым структурой проективной плоскости [2] $\Pi=(X, L)$, множеством выходных сигналов X' , наделённым структурой проективной плоскости $\Pi'=(X', L')$, полугруппой входных сигналов Γ , функцией переходов δ и функцией выходных сигналов η , удовлетворяющих известным аксиомам полугруппового автомата [1]. При этом для любого $\gamma \in \Gamma$ функция переходов $\delta_\gamma: x \mapsto \delta(x, \gamma)$ ($x \in X$) является эндоморфизмом проективной плоскости Π , а функция выходных сигналов $\eta_\gamma: x \mapsto \eta(x, \gamma)$ ($x \in X$) является гомоморфизмом проективной плоскости Π в проективную плоскость Π' . Обозначать такой автомат будем также символом $A=(\Pi, \Gamma, \Pi', \delta, \eta)$.

Важный пример P -планарного автомата даёт универсальный P -планарный автомат $\text{Atm}(\Pi, \Pi')=(\Pi, \text{End} \Pi \times \text{Hom}(\Pi, \Pi'), \Pi', \delta, \eta)$. Множеством состояний такого автомата является проективная плоскость $\Pi=(X, L)$ с множеством точек X , множеством выходных сигналов – проективная плоскость $\Pi'=(X', L')$ с множеством точек X' . Полугруппой его входных сигналов является полугруппа Γ пар отображений $(\varphi, \psi) \in \text{End} \Pi \times \text{Hom}(\Pi, \Pi')$ с операцией умножения $(\varphi, \psi) \cdot (\varphi_1, \psi_1) = (\varphi_1 \circ \varphi, \psi_1 \circ \psi)$. Функция переходов δ и функция выходных сигналов η определяются по формулам: $\delta(x, \gamma) = \varphi(x)$, $\eta(x, \gamma) = \psi(x)$ при любых $x \in X$, $\gamma \in \Gamma$, где $\gamma = (\varphi, \psi)$.

Очевидно, что автомат $\text{Atm}(\Pi, \Pi')$ является P -планарным автоматом. Более того, этот автомат является универсальным притягивающим объектом в категории P -планарных автоматов с множеством состояний Π и множеством выходных сигналов Π' , т.е. обладает следующим универсальным свойством: для всякого P -планарного автомата $A=(\Pi, \Gamma, \Pi', \delta, \eta)$ существует и притом единственный гомоморфизм по входным сигналам [1] этого автомата в автомат $\text{Atm}(\Pi, \Pi')$.

Пусть Γ – полугруппа пар отображений (φ, ψ) , где φ – преобразование множества X , а ψ – отображение множества X в множество X' . Тогда Γ определяет на множествах X и X' следующие канонические отношения:

$$\begin{aligned} \lambda_\Gamma &= \cup \{ \varphi^3 \mid (\varphi, \psi) \in \Gamma, \text{ для некоторого } \psi \}; \\ \chi_\Gamma &= \cup \{ \psi^3 \mid (\varphi, \psi) \in \Gamma, \text{ для некоторого } \varphi \}; \\ R_\Gamma &= \{ (x_1, x_2, x_3) \in X^3 : X^3 / \Delta X^3 \subset \lambda_\Gamma^{-1}(x_1, x_2, x_3) \}; \end{aligned}$$

* Работа выполнена при поддержке INTAS, грант № 99-1224.

$$Q_\Gamma = \{(x_1, x_2, x_3) \in X^3: X^3 \subset \lambda_\Gamma(x_1, x_2, x_3)\};$$

$$R'_\Gamma = \{(x_1, x_2, x_3) \in X^3: X^3/\Delta_{X^3} \subset \chi_\Gamma^{-1}(x_1, x_2, x_3)\}; Q'_\Gamma = X^3 \setminus R'_\Gamma,$$

где $\varphi^3(x_1, x_2, x_3) = (\varphi(x_1), \varphi(x_2), \varphi(x_3))$;

$$\lambda_\Gamma^{-1} = \cup \{(\varphi^{-1})^3 | (\varphi, \psi) \in \Gamma, \text{ для некоторого } \psi\};$$

$$\Delta_{X^3} = \{(x_1, x_2, x_3) \in X^3: x_i = x_j, \text{ для некоторых } 1 \leq i \neq j \leq 3\}.$$

Алгебраические системы $M_\Gamma = (X, R_\Gamma)$ и $M'_\Gamma = (X', R'_\Gamma)$ будем называть каноническими релятивами полугруппы Γ .

Полугруппу пар отображений Γ будем называть 3-ограниченно замкнутой, если она содержит все такие пары отображений (φ, ψ) , где φ – преобразование множества X , ψ – отображение множества X в X' , что для любого трехэлементного множества $Y \subset X$ выполняются равенства $\varphi|_{Y=\varphi_1}|_Y$ и $\psi|_{Y=\psi_2}|_Y$ при некоторых $(\varphi_1, \psi_1), (\varphi_2, \psi_2) \in \Gamma$.

Для некоторого тернарного отношения R на множестве X множество $Y \subset X$ называется R -связным, если $Y^3 \subset R$.

Тернарное отношение $R \subset X^3$ будем называть эквивалентностью на множестве X , если оно удовлетворяет следующим условиям:

$$(T1) (x, x, x) \in R \text{ для любого } x \in X;$$

$$(T2) (x_1, x_2, x_3) \in R \Rightarrow (x_2, x_1, x_3), (x_1, x_3, x_2) \in R;$$

(T3) для любых попарно различных элементов $x_1, x_2 \in X$ и любых $x, y \in X$ $(x, x_1, x_2), (x_2, x_1, y) \in R \Rightarrow (x, x_1, y) \in R$.

При этом эквивалентность R называется нетривиальной, если выполняется условие

$$(T4) R \neq X^3,$$

и квазиуниверсальной, если выполняется условие

(T5) для любых $x_1, x_2 \in X$ найдётся такой элемент $x_3 \in X$, что $(x_1, x_2, x_3) \in R$.

Для произвольной проективной плоскости $\Pi = (X, L)$ определим отношение коллинеарности по следующей формуле:

$$B(\Pi) = \{(x_1, x_2, x_3) \in X^3: \text{точки } x_1, x_2, x_3 \text{ принадлежат некоторой прямой } l \in L\}.$$

ЛЕММА. Пусть $\Pi = (X, L)$ и $\Pi' = (X', L')$ – проективные плоскости и Γ – полугруппа входных сигналов универсального P -планарного автомата $\text{Atm}(\Pi, \Pi')$. Тогда канонические отношения R_Γ и R'_Γ полугруппы Γ удовлетворяют следующим условиям:

1) отношения коллинеарности точек $B(\Pi)$ и $B(\Pi')$ совпадают, соответственно, с каноническими отношениями R_Γ и R'_Γ полугруппы Γ ;

2) отношения R_Γ и R'_Γ являются нетривиальными квазиуниверсальными эквивалентностями на множествах X и X' , соответственно;

3) множество $Y \subset X$ в том и только том случае является прямой проективной плоскости Π , если оно является максимальным R_Γ -связным множеством;

4) множество $Y \subset X$ в том и только том случае является прямой проективной плоскости Π' , если оно является максимальным R'_Γ -связным множеством;

5) для любого преобразования φ множества X , условие $\varphi \in \text{End}\Pi$ равносильно тому, что $\varphi^3(R_\Gamma) \subset R_\Gamma$;

6) для любого отображения ψ множества X в множество X' , условие $\psi \in \text{Hom}(\Pi, \Pi')$ равносильно тому, что $\psi^3(R'_\Gamma) \subset R'_\Gamma$;

7) для любого преобразования φ множества X , условие $\varphi \in \text{End}\Pi$ равносильно тому, что для всех $Y \subset X$, удовлетворяющих условию $|Y| \leq 3$, найдется $(\varphi_1, \psi_1) \in \Gamma$, для которой выполняется равенство $\varphi|_Y = \varphi_1|_Y$;

8) для любого отображения ψ множества X в множество X' , условие $\psi \in \text{Hom}(\Pi, \Pi')$ равносильно тому, что для всех $Y \subset X$, удовлетворяющих условию $|Y| \leq 3$, найдется $(\varphi_2, \psi_2) \in \Gamma$, для которой выполняется равенство $\psi|_Y = \psi_2|_Y$.

Основной результат статьи посвящён решению задачи конкретной характеризации универсальных P -планарных автоматов.

ТЕОРЕМА. Пусть $A = (X, \Gamma, X', \delta, \eta)$ полугрупповой автомат и Γ рассматривается как полугруппа пар отображений (φ, ψ) , где φ – преобразование множества X , ψ – отображение множества X в X' . Тогда A в том и только том случае является универсальным P -планарным автоматом $\text{Atm}(\Pi, \Pi')$ для некоторых проективных плоскостей $\Pi = (X, L)$ и $\Pi' = (X', L')$, если выполняются следующие условия:

1) полугруппа Γ является 3-ограниченно замкнутой;

2) канонические отношения R_Γ и R'_Γ являются нетривиальными квазиуниверсальными эквивалентностями на множествах X и X' соответственно;

3) для любой пары $(\varphi, \psi) \in \Gamma$ и любых $(x_1, x_2, x_3) \in X$ выполняются свойства:

$$\begin{aligned} (x_1, x_2, x_3) \in R_\Gamma &\Rightarrow \varphi^3(x_1, x_2, x_3) \in R_\Gamma, \\ (x_1, x_2, x_3) \in R_\Gamma &\Rightarrow \psi^3(x_1, x_2, x_3) \in R'_\Gamma. \end{aligned}$$

Причём в этом случае существует единственный (с точностью до изоморфизма) универсальный P -планарный автомат с множеством состояний X и множеством выходных сигналов X' , для которого полугруппа пар отображений Γ является полугруппой входных сигналов.

Нетривиальной частью доказательства теоремы является проверка достаточности ее условий. Если полугруппа Γ является 3-ограниченно замкнутой и её канонические отношения R_Γ, R'_Γ удовлетворяют условиям 1) – 3), то эти отношения определяют проективные плоскости $\Pi = (X, L)$ и $\Pi' = (X', L')$, множествами прямых которых являются множества всех максимальных R_Γ -связных и R'_Γ -связных множеств соответственно. Чтобы показать, что $\Gamma = \text{End}\Pi \times \text{Hom}(\Pi, \Pi')$, достаточно проверить равенства $\text{End}\Pi = \text{End}M_\Gamma$ и $\text{Hom}(\Pi, \Pi') = \text{Hom}(M_\Gamma, M'_\Gamma)$. Доказательство первого равен-

ства аналогично доказательству теоремы в [3]. Включение $\Gamma \subset \text{Hom}(M_\Gamma, M_\Gamma)$ следует из условия 8) леммы. Обратное включение доказывается с помощью аксиом проективной плоскости.

БИБЛИОГРАФИЧЕСКИЙ СПИСОК

1. Плоткин Б.И., Гринглас Л.Я., Гварамия А.А. Элементы алгебраической теории автоматов. М.: Высшая школа, 1994.
2. Хартсхорн Р. Основы проективной геометрии. М.: Мир, 1970.
3. Ишута С.И. Об универсальных проективно-планарных автоматах // Математика. Механика: Сб. науч. тр. Саратов: Изд-во Сарат. ун-та, 2001. Вып. 3. С. 54 – 58.

УДК 515.126.83

А. Б. Коноплев

О ДИФФЕРЕНЦИРУЕМОСТИ ПО НАПРАВЛЕНИЯМ ФУНКЦИИ РАССТОЯНИЯ ОТ ТОЧЕК ДО ОБРАЗОВ МНОГОЗНАЧНОГО ОТОБРАЖЕНИЯ

Пусть $X = R^n, Y = R^m, Z = X \times Y, F: X \rightarrow 2^Y$ – многозначное отображение с замкнутыми образами. Рассмотрим функцию расстояния (ФР) от точек до образов многозначного отображения в произвольной норме

$$d_F(z) = \inf_{v \in F(x)} \|y - v\|, \quad z = (x, y).$$

Введём обозначения $z_0 = (x_0, y_0) \in \text{dom} F \times Y, \bar{z} = (\bar{x}, \bar{y}) \in Z,$

$$W(z_0) = \{w \in Y \mid \|y_0 - w\| \leq d_F(z_0)\}, Q(z_0) = W(z_0) \cap F(x_0),$$

$$\Psi_Y = \{\psi: [0, \alpha_0] \rightarrow Y \mid \exists \alpha_0 > 0, \alpha^{-1}\psi(\alpha) \rightarrow 0, \alpha \downarrow 0\},$$

$$L_F(z_0, v, x) = \{y \in Y \mid \exists \alpha_0 > 0, w(\alpha) \in W(z_0), \psi(\alpha) \in \Psi_Y:$$

$$w(\alpha) \rightarrow v, \alpha \downarrow 0, w(\alpha) + \alpha y + \psi(\alpha) \in F(x_0 + \alpha x), \alpha \in [0, \alpha_0]\},$$

$$\tilde{K}(x_0, v, x) = \{y \in Y \mid \exists \alpha_0 > 0, \psi(\alpha) \in \Psi_Y:$$

$$v + \alpha y + \psi(\alpha) \in F(x_0 + \alpha x), \alpha \in [0, \alpha_0]\}, H(\alpha) = \alpha^{-1}[d_F(z_0 + \alpha \bar{z}) - d_F(z_0)].$$

Как и в [1], будем считать, что $\inf \emptyset = +\infty$.

Получим оценку сверху для верхней производной Дини ФР.

ТЕОРЕМА 1. Справедливо неравенство

$$d_F^\uparrow(z_0, \bar{z}) \equiv \lim_{\alpha \downarrow 0} H(\alpha) \leq \inf_{v \in Q(z_0)} \inf_{\zeta \in L_F(z_0, v, \bar{x})} \frac{\partial \|y_0 - v\|}{\partial(\bar{y} - \zeta)}. \quad (1)$$

Доказательство. Если для всех $v \in Q(z_0)$ множество $L_F(z_0, v, \bar{x}) = \emptyset$, то неравенство (1) становится тривиальным. Если же существуют точки $v \in Q(z_0)$, для которых $L_F(z_0, v, \bar{x}) \neq \emptyset$, то внешний инфимум в правой части (1) очевидно достигается именно в этих точках. Возьмём произвольно точку $v \in Q(z_0)$, для которой $L_F(z_0, v, \bar{x}) \neq \emptyset$, и