

# О Т З Ы В

научного руководителя

на диссертацию Родина Александра Алексеевича

“О  $P$ -множествах автоматных функций”,

представленной к защите на соискание ученой степени кандидата

физико-математических наук по специальности 01.01.09 — дискретная математика

и математическая кибернетика

Диссертация А.А. Родина посвящена изучению задач о полноте в функциональных системах  $(P^k)_\Sigma$  и  $(P^k)_K$ , элементами которых являются автоматные функции (о.-д. функции); при этом в функциональной системе  $(P^k)_\Sigma$  используются только операции суперпозиции, а в функциональной системе  $(P^k)_K$  наряду с операциями суперпозиции используется также операция "обратная связь". Задача о полноте в функциональных системах  $(P^k)_\Sigma$  и  $(P^k)_K$  состоит в описании таких подмножеств о.-д. функций, используя которые с помощью операций, определенных в  $(P^k)_\Sigma$  и  $(P^k)_K$ , можно получить все о.-д. функции.

При исследовании задачи о полноте в различных функциональных системах существует два подхода — алгебраический и алгоритмический. Алгебраический подход связан с изучением структуры замкнутых классов, в частности, с описанием множества предполных классов и построением критериальных систем для распознавания полноты, а алгоритмический — с решением вопроса о существовании алгоритма, устанавливающего полноту или неполноту конечных систем.

Известно, что в функциональной системе  $(P^k)_K$  существует континуум предполных классов, которые образуют минимальную критериальную систему для распознавания полноты. Вместе с тем, не существует алгоритма для решения задачи о полноте конечных систем.

Возникает вопрос: всегда ли в функциональных системах  $(P^k)_\Sigma$  и  $(P^k)_K$  отсутствие эффективного критерия полноты с алгебраической точки зрения влечет за собой отсутствие алгоритма, устанавливающего полноту некоторых систем о.-д. функций.

А.А. Родиным предпринята попытка дать ответ на этот вопрос. В диссертации вводится понятие Р-множества.

Пусть  $k \geq 2$ , и  $P_k$  — множество всех функций  $k$ -значной логики. Пусть  $D$  — произвольный замкнутый класс в  $P_k$ . Р-множество  $P_D^k$ , порожденное классом  $D$  — это множество всех о.-д. функций, в каждом состоянии которых реализуется функция  $k$ -значной логики, принадлежащая множеству  $D$ . Нетрудно видеть, что любое Р-множество является замкнутым и в  $(P^k)_\Sigma$ , и  $(P^k)_K$ .

В работе А.А. Родина доказана следующая

Теорема 1.1. Пусть  $D \subset P_k$ ,  $D = [D]$ . Тогда множество предполных классов в  $(P^k)_\Sigma$ , содержащих  $P_D^k$ , континуально и множество предполных классов в  $(P^k)_K$ , содержащих  $P_D^k$ , также континуально.

Пусть  $D \subset P_k$  и  $D$  содержит тождественную функцию. Пусть  $\prod_D$  — континуальная система предполных классов, каждый из которых содержит  $P_D^k$ . В диссертации А.А. Родина показано, что для того, чтобы любое множество  $M$ , содержащее  $P_D^k$ , было полным, необходимо и достаточно, чтобы множество  $M \setminus P_D^k$  не содержалось ни в одном предполном классе системы  $\prod_D$ .

Основное внимание в диссертации А.А. Родина сосредоточено на рассмотрении случая, когда  $k = 2$ . Дело в том, что любой замкнутый класс из структуры замкнутых классов Поста имеет конечный базис и, как нетрудно видеть, при  $k = 2$  всякое Р-множество образует рекурсивное подмножество множества всех о.-д. функций.

Пусть  $D$  — произвольный замкнутый класс функций алгебры логики. Пусть  $\Omega_D$  — совокупность всех множеств о.-д. функций, содержащих  $P$ -множество  $P_D^2$  и такие, что для любого  $M \in \Omega_D$ , множество  $M \setminus P_D^2$  конечно. Очевидно, система  $\prod_D$  образует континуальную критериальную систему для решения распознавания полноты множеств из  $\Omega_D$ . В диссертации А.А. Родина рассмотрен вопрос о существовании алгоритмов распознавания полноты произвольных множеств  $M$ , принадлежащим  $\Omega_D$ , где  $D$  — некоторый класс из структуры Поста замкнутых классов функций алгебры логики.

Имеет место

Теорема 2.4. Если  $D \subset P_2$ ,  $D = [D]$  и  $D$  содержит тождественную функцию алгебры логики и одну из констант, то в  $(P^2)_\Sigma$  существует алгоритм распознавания систем из  $\Omega_D$ .

Справедлива также

Теорема 2.14. Пусть  $D = \{0, 1\}$ . Не существует алгоритма распознавания полноты систем из  $\Omega_D$ .

Из теоремы 2.4 следует, что в отличие от общего случая существуют примеры таких множеств о.-д. функций, для которых, несмотря на наличие континуальных критериальных систем, существует алгоритм для распознавания полноты.

Заметим, что вопрос о существовании алгоритмов для распознавания полноты множеств из  $\Omega_D$  остался открытым, если  $D = \{x\}$  или  $D = \{x, \bar{x}\}$ .

В работе А.А. Родина исследуются также свойства  $P$ -множеств как замкнутых классов в  $(P^2)_\Sigma$ . Получено несколько результатов о полных системах и базисах в  $P_D^2$ , если  $D$  один из классов в структуре Поста замкнутых классов функций алгебры логики.

Считаю, что диссертация А.А. Родина "О  $P$ -множествах автоматных функций" представляет собой серьезный вклад в дискретную математику и математическую кибернетику. Доказательство всех теорем, содержащихся в диссертации, носят нетривиальный характер и потребовали от их автора значительных усилий и изобретательности.

Несомненно, Александр Алексеевич Родин заслуживает присуждения ему научной степени кандидата физико-математических наук по этой специальности.

Научный руководитель  
доктор физико-математических наук,  
профессор

В. А. Буевич  
25 декабря 2013 г.