

О конечнозначных логических матрицах, порождающих классическое отношение следования

Л. Ю. Девяткин, Институт философии Российской академии наук
leoniddevyatkin@gmail.com

Гжегож Малиновский предложил следующий критерий многозначности: логика является многозначной, если и только если ее матрица порождает отношение логического следования, отличное от классического [4, р. 30]. В то же время, многие неклассические логики могут быть заданы преобразованием многозначной матрицы, порождающей классическое следование. Матрицы, отвечающие критерию Малиновского, можно получить добавлением к операциям «классической» многозначной матрицы «неклассической» операции. Такую формулировку допускают трехзначные логики Поста, Лукасевича, Бочвара [2, Гл. 3], логика T^3 [5]. Также, можно оставить операции без изменений, но модифицировать класс выделенных значений. Так формализуются трехзначные логики Гейтинга и Брауэра [2, С. 48–49]. Поэтому представляют интерес необходимые и достаточные условия, при которых логическая матрица порождает классическое следование. В работе [1, с. 49] эти условия описаны для трех значений. Здесь мы обобщаем результат на k -значный случай.

Пропозициональный язык $\mathcal{L} = \langle L, F \rangle$ рассматриваем как абсолютно свободную алгебру. Полагаем, что свободные порождающие \mathcal{L} образуют счетное множество $Var = \{p_1, p_2, \dots\}$, и для каждого $i \leq n$ местность $F_i \in F$ равняется k_i . Множество For формул языка \mathcal{L} определяется стандартно. Логической матрицей называем структуру $M = \langle \mathcal{A}, D \rangle$, где $\mathcal{A} = \langle A, F \rangle$ есть алгебра, и $D \subseteq A$. Если \mathcal{A} есть Булева алгебра, называем матрицу M Булевой матрицей. Когда \mathcal{L} и \mathcal{A} подобны, говорим, что M есть матрица для \mathcal{L} . В этом случае гомоморфизм h из \mathcal{L} в \mathcal{A} называем оценкой формулы языка \mathcal{L} в матрице M . Отношение следования на \mathcal{L} , порождаемое матрицей M , определяем как множество $M^{\text{F}} = \{\langle X, \alpha \rangle \mid \forall h (h(X) \subseteq D \Rightarrow h(\alpha) \in D)\}$. Если θ конгруэнция на \mathcal{L} и $\forall a (a \in D \Rightarrow |a|_{\theta} \subseteq D)$, называем θ матричной конгруэнцией на M . Матрицу $M/\theta = \{\mathcal{A}/\theta, D/\theta\}$ называем фактор-матрицей M по θ . Если отношение равенства является единственной матричной конгруэнцией на M , говорим что матрица M является простой. Если $M_1 = \langle \mathcal{A}_1, D_1 \rangle$ и $M_2 = \langle \mathcal{A}_2, D_2 \rangle$ логические матрицы, h гомоморфизм из \mathcal{A}_1 в \mathcal{A}_2 , и $\forall a (a \in D_1 \Leftrightarrow h(a) \in D_2)$, называем h матричным гомоморфизмом. Если существует матричный гомоморфизм из M_1 на M_2 , называем M_2 матрично гомоморфным образом M_1 , а M_1 — прообразом M_2 .

ТЕОРЕМА 1. Матрица M порождает классическое следование, если и только если она является матрично гомоморфным прообразом простой Булевой матрицы.

Доказательства используемых ниже утверждений доступны в [6, Ch. 3]. Обозначим как $Matr(M^{\text{F}})$ класс матриц $\{M_i \mid M^{\text{F}} \subseteq M_i^{\text{F}}\}$. Если каждая M_i является простой матрицей, обозначим такой класс как $Matr^*(M^{\text{F}})$. Пусть C^{F} — классическое отношение следования. Класс $Matr^*(C^{\text{F}})$ совпадает с классом всех простых Булевых матриц. Допустим, что $M^{\text{F}} = C^{\text{F}}$. Если матрица M простая, то она есть простая Булева матрица. Если матрица M не простая, существует такая матричная конгруэнция θ на M , что простой является фактор-матрица M/θ . Так как $M^{\text{F}} = M/\theta^{\text{F}}$, матрица M/θ есть простая Булева матрица. В то же время, по построению M/θ , существует матричный гомоморфизм из M на M/θ . Теперь пусть M есть матрично гомоморфный

прообраз простой Булевой матрицы BM . Тогда $M \in \text{Matr}(BM^{\mathbb{F}})$ и $BM \in \text{Matr}(M^{\mathbb{F}})$. Следовательно, $M^{\mathbb{F}} = BM^{\mathbb{F}} = C^{\mathbb{F}}$. Теорема доказана.

СЛЕДСТВИЕ 1. Если матрица $M = \langle \mathcal{A}, D \rangle$ порождает классическое отношение логического следования, то найдется такая матрица $M' = \langle \mathcal{A}, D' \rangle$, отличная от M лишь классом выделенных значений, что существует матричный гомоморфизм из M' на двузначную Булеву матрицу.

Любая Булева алгебра изоморфна прямой степени двузначной Булевой алгебры \mathcal{B}_2 . В то же время, матричный гомоморфизм является сужением стандартного понятия гомоморфизма. Поэтому всегда имеется гомоморфизм из \mathcal{A} на \mathcal{B}_2 . Однако такой гомоморфизм порождает двухчастное разбиение π носителя \mathcal{A} . Принимая один из элементов π за D' , получаем искомую матрицу M' .

Обозначим как E_k множество $\{0, 1, \dots, k-1\}$, а P_k класс всех операций на E_k . Пусть задано разбиение $\pi: E_k = E_1 + E_2$. Класс U всех функций, сохраняющих данное разбиение, предполон в P_k [3]. Отсюда получаем результат о верхней границе класса всех функций k -значной «классической» матрицы.

СЛЕДСТВИЕ 2. Если k -значная матрица порождает классическое отношение следования, то все ее операции содержатся в предполном классе P_k типа U .

Принимая во внимание, что базовые операции \mathcal{B}_2 не содержатся полностью ни в одном из предполных классов P_2 , находим нижнюю границу.

СЛЕДСТВИЕ 3. Если матрица M порождает классическое отношение следования, то класс ее операций не содержится ни в одном прообразов предполных классов P_2 относительно матричного гомоморфизма из M на двузначную Булеву матрицу.

Работа поддержана грантом РГНФ № 14-03-00341а.

Литература

1. Девяткин Л.Ю., Преловский Н.Н., Томова Н.Е. *В границах трехзначности*. М.: ИФ РАН, 2015
2. Карпенко А.С. *Развитие многозначной логики*. М.: ЛКИ, 2010
3. Яблонский С.В., Функциональные построения в k -значной логике // *Труды математического института им. В.А. Стеклова*, 51, М., 1958. С. 5–142
4. Malinowski G. *Many-Valued Logics*. Oxford University Press. 1993
5. Tomova N.E. Natural three-valued logics and classical logic // *Logical Investigations* 19, 2013, pp. 344–352
6. Wójcicki R. *Theory of Logical Calculi: Basic Theory of Consequence Operations*. Dordrecht: Kluwer, 1988