

ИНТЕРПОЛЯЦИОННЫЕ СВОЙСТВА В РАСШИРЕНИЯХ ЛОГИКИ НЕРАВЕНСТВА

А. В. Карпенко

Аннотация. Рассмотрены модальные логики $wK4$ и DL , а также соответствующие им слабо транзитивные модальные алгебры и DL -алгебры. Доказано, что существует в точности 16 амальгируемых многообразий DL -алгебр. Найден критерий слабой амальгируемости многообразий слабо транзитивных модальных алгебр. Как следствие решена проблема дедуктивной интерполяции для расширений логики неравенства DL . Получен критерий слабой интерполяции над $wK4$.

Ключевые слова: модальная логика $wK4$, модальная логика неравенства DL , интерполяция, дедуктивное интерполяционное свойство, слабое интерполяционное свойство, модальные алгебры, амальгируемость.

Интерполяционная теорема, доказанная Крейгом в 1957 г. для классической логики предикатов, послужила поводом для изучения интерполяции в различных формальных теориях. В классической логике предикатов интерполяционная теорема Крейга имеет ряд эквивалентных формулировок, однако для модальных логик данные формулировки становятся неэквивалентными. В этой связи было сформулировано несколько основных вариантов интерполяционного свойства: интерполяционное свойство Крейга CP , дедуктивное интерполяционное свойство IPD , ограниченное интерполяционное свойство IPR и, наконец, слабое интерполяционное свойство WIP [1].

Известно, что CP и IPD разрешимы над логикой $S4$ [2], но не разрешимы над $K4$ [3, 4]. Одновременно с этим WIP над $K4$ разрешимо [5]. В доказательстве этих фактов использовалось существование дуального изоморфизма между классом расширений логики и классом подмногообразий соответствующего многообразия алгебр (см., например, [6]). Таким образом, исследование интерполяции сводится к изучению амальгируемости многообразий модальных алгебр.

В работах Л. Л. Максимовой изучаются различные варианты амальгируемости многообразий модальных алгебр. В частности, в [2] показано, что в точности 50 многообразий топобулевых алгебр являются амальгируемыми, среди них 38 имеют свойство сильной амальгируемости. В работе [7] Л. Л. Максимовой найдены необходимые и достаточные условия амальгируемости, что позволило свести вопрос о наличии указанных свойств у данного

Работа выполнена при финансовой поддержке Российского фонда фундаментальных исследований (код проекта 09-01-00090а), гранта АВЦП Минобразования России «Развитие научного потенциала высшей школы» (проект 2.1.1.419) и Совета по грантам Президента РФ для государственной поддержки научных исследований молодых российских ученых — докторов наук (грант МД-2587.2010.1).

многообразия модальных алгебр к рассмотрению подкласса конечно порожденных финитно-неразложимых алгебр.

В совместной работе автора с Л. Л. Максимовой [8] основное внимание уделялось изучению слабо транзитивных модальных алгебр, а также DL -алгебр. Данные классы модальных алгебр получили свою известность в связи с изучением модальных логик $wK4$ и DL [9–11], естественной алгебраической семантикой которых они являются. В [8] показано, что класс слабо транзитивных модальных алгебр совпадает с классом простых DL -алгебр, найдено полное описание конечно порожденных простых DL -алгебр и их вложений. Доказано, что многообразии DL -алгебр не является слабо амальгамируемым, а соответствующие модальные логики $wK4$ и DL не обладают никаким интерполяционным свойством. В настоящей работе ведется более детальное изучение амальгамируемости многообразий DL -алгебр.

В § 2 данной статьи доказано, что семейство многообразий DL -алгебр имеет мощность континуума. Доказано, что существует взаимно однозначное соответствие между многообразиями DL -алгебр и подклассами класса $\mathcal{K}(DL) = \{V_n^m \mid n + m > 0\}$, замкнутыми вниз. В § 3 получены необходимые условия амальгамируемости многообразия DL -алгебр. В § 4 доказано, что существует в точности 16 слабо амальгамируемых многообразий DL -алгебр, они же являются и амальгамируемыми. Таким образом, решена проблема амальгамируемости многообразий DL -алгебр. Кроме того, получен критерий слабой амальгамируемости многообразий слабо транзитивных модальных алгебр. Как следствие, в § 5 решена проблема дедуктивной интерполяции над логикой DL . В этом же параграфе получен критерий слабой интерполяции для расширений логики $wK4$.

§ 1. Предварительные сведения

Формулы пропозициональной модальной логики строятся с помощью операций \rightarrow и \Box и константы \perp . Остальные связки: $\&$, \vee , \neg , определяются через исходные обычным образом. Полагаем $\Diamond A := \neg\Box\neg A$.

Нормальной модальной логикой называется множество модальных формул, содержащее все классические тавтологии и аксиому $\Box(A \rightarrow B) \rightarrow (\Box A \rightarrow \Box B)$ и замкнутое относительно подстановки и правил:

$$(R1) \frac{A, (A \rightarrow B)}{B} \text{ (modus ponens);}$$

$$(R2) \frac{A}{\Box A} \text{ (правило навешивания необходимости).}$$

Минимальная модальная логика обозначается через K . В статье будут рассматриваться только нормальные модальные логики, поэтому слово «нормальная» будет опускаться. Семейство всех модальных логик, расширяющих модальную логику L , обозначается с помощью $NE(L)$. В соответствии с [11] через $wK4$ обозначается нормальная модальная логика с дополнительной аксиомой $((A \& \Box A) \rightarrow \Box \Box A)$. Наряду с логикой $wK4$ важную роль в данной статье будет играть ее расширение, полученное добавлением аксиомы $(A \rightarrow \Box \Diamond A)$, данная логика носит название логики неравенства и обозначается через DL в работе [10] и через KS в работе [11]. В данной статье будем придерживаться обозначения DL . Расширения логики DL называются *DL-логиками*. Известно, что логика $wK4$ полна по Крипке и характеризуется шкалами со слабо транзитивным отношением R , а логика DL полна относительно шкал, где $(xRy \Leftrightarrow x \neq y)$ [10, 11].

Перечислим некоторые другие известные расширения логики K :

$$K4 = K + (\Box A \rightarrow \Box \Box A);$$

$$S4 = K4 + (\Box A \rightarrow A);$$

$$S5 = S4 + (A \rightarrow \Box \Diamond A).$$

Для L из $NE(K)$ иногда пишем $L \vdash A$ вместо $A \in L$; запись $\Gamma \vdash_L A$ означает, что формула A выводима из $\Gamma \cup L$ с помощью правил (R1) и (R2).

Рассмотрим алгебраическую семантику модальной логики. Известно, что существует взаимно однозначное соответствие между нормальными модальными логиками и семейством многообразий модальных алгебр.

Модальной алгеброй называется алгебра $\mathfrak{A} = (|\mathfrak{A}|, \rightarrow, 0, \Box)$, которая удовлетворяет тождествам булевой алгебры для операций $\rightarrow, 0$ и, кроме того, условиям $\Box 1 = 1$ и $\Box(x \rightarrow y) \leq \Box x \rightarrow \Box y$, где $1 = 0 \rightarrow 0$. В частности, операция \Box обладает свойством монотонности и удовлетворяет условию $\Box(x \& y) = \Box x \& \Box y$. Модальная алгебра \mathfrak{A} называется *слабо транзитивной*, если $\Box x = x \& \Box x \leq \Box \Box x$; \mathfrak{A} называется *транзитивной*, или *K4-алгеброй*, если она удовлетворяет условию $\Box x \leq \Box \Box x$; слабо транзитивная \mathfrak{A} называется *DL-алгеброй*, если она удовлетворяет условию $x \leq \Box \Diamond x$, где $\Diamond A := \neg \Box \neg A$.

Пусть A — формула модального языка, тогда говорим, что A *общезначима* в \mathfrak{A} , и пишем $\mathfrak{A} \models A$, если в \mathfrak{A} выполнено тождество $A = 1$. Пишем $\mathfrak{A} \models L$ вместо $(\forall A \in L)(\mathfrak{A} \models A)$. Пусть $V(L) = \{\mathfrak{A} \mid \mathfrak{A} \models L\}$. Очевидно, что $V(L)$ является многообразием для всякой нормальной модальной логики.

Кроме того, известно, что $L = \{A \mid (\forall \mathfrak{A} \in V(L))(\mathfrak{A} \models A)\}$ (см. [6]). Для любого класса K модальных алгебр множество $L(K) = \{A \mid (\forall \mathfrak{A} \in K)(\mathfrak{A} \models A)\}$ будет модальной логикой. В частности, если K есть семейство слабо транзитивных модальных алгебр, то $L(K)$ будет логикой, расширяющей $wK4$, а если K — семейство *DL*-алгебр, то $L(K)$ расширяет *DL*.

Пусть \mathbf{p} — список пропозициональных переменных, $A(\mathbf{p})$ — формула, все переменные которой входят в \mathbf{p} , и $\mathcal{F}(\mathbf{p})$ — множество всех таких формул.

Пусть $\mathbf{p}, \mathbf{q}, \mathbf{r}$ — попарно не пересекающиеся списки переменных.

Будем говорить, что логика L *обладает интерполяционным свойством Крейга* (CIP), если выполнено условие: для любых $A(\mathbf{p}, \mathbf{q}), B(\mathbf{p}, \mathbf{r})$ из условия $\vdash_L A(\mathbf{p}, \mathbf{q}) \rightarrow B(\mathbf{p}, \mathbf{r})$ следует существование формулы $C(\mathbf{p})$ такой, что $\vdash_L A(\mathbf{p}, \mathbf{q}) \rightarrow C(\mathbf{p})$ и $\vdash_L C(\mathbf{p}) \rightarrow B(\mathbf{p}, \mathbf{r})$, причем C содержит только общие переменные формул A и B .

Логика $K, K4, S4$ и $S5$ обладают свойством Крейга (см, например [6]).

Логика L обладает *дедуктивным интерполяционным свойством* IPD, если выполнено условие: для любых $A(\mathbf{p}, \mathbf{q}), B(\mathbf{p}, \mathbf{r})$ из условия $A(\mathbf{p}, \mathbf{q}) \vdash_L B(\mathbf{p}, \mathbf{r})$ следует существование формулы $C(\mathbf{p})$ такой, что $A(\mathbf{p}, \mathbf{q}) \vdash_L C(\mathbf{p})$ и $C(\mathbf{p}) \vdash_L B(\mathbf{p}, \mathbf{r})$, причем C содержит только общие переменные формул A и B .

В [12] введено *ограниченное интерполяционное свойство* IPR:

для любых $A(\mathbf{p}, \mathbf{q}), B(\mathbf{p}, \mathbf{r})$ из условия $A(\mathbf{p}, \mathbf{q}), B(\mathbf{p}, \mathbf{r}) \vdash_L C(\mathbf{p})$ следует существование формулы $D(\mathbf{p})$ такой, что $A(\mathbf{p}, \mathbf{q}) \vdash_L D(\mathbf{p})$ и $D(\mathbf{p}), B(\mathbf{p}, \mathbf{r}) \vdash_L C(\mathbf{p})$, причем D содержит только общие переменные формул A, B и C .

Для модальных логик в силу теоремы дедукции IPD влечет IPR, обратное неверно (см. [12]).

Логика L обладает *слабым интерполяционным свойством* WIP [1], если выполнено условие: для любых $A(\mathbf{p}, \mathbf{q}), B(\mathbf{p}, \mathbf{r})$ условие $A(\mathbf{p}, \mathbf{q}), B(\mathbf{p}, \mathbf{r}) \vdash_L \perp$ влечет существование формулы $C(\mathbf{p})$ такой, что

$$A(\mathbf{p}, \mathbf{q}) \vdash_L C(\mathbf{p}) \text{ и } C(\mathbf{p}), B(\mathbf{p}, \mathbf{r}) \vdash_L \perp.$$

Свойство WIP является частным случаем IPR, и выполнено соотношение $CIP \Rightarrow IPD \Rightarrow IPR \Rightarrow WIP$.

В модальной логике обратные стрелки не выполняются. В то же время в классической логике все эти свойства эквивалентны.

Приведем следующие теоремы Л. Л. Максимовой.

Теорема 1 [7]. Для любой модальной логики L следующие условия эквивалентны:

- (1) L обладает интерполяционным свойством IPD;
- (2) многообразие $V(L)$ амальгамируемо;
- (3) для любых финитно неразложимых конечно порожденных $\mathfrak{A}, \mathfrak{B}, \mathfrak{C}$ из $V(L)$ и для любых мономорфизмов $\beta : \mathfrak{A} \rightarrow \mathfrak{B}, \gamma : \mathfrak{A} \rightarrow \mathfrak{C}$ существуют такие алгебра \mathfrak{D} из $V(L)$ и мономорфизмы $\delta : \mathfrak{B} \rightarrow \mathfrak{D}, \varepsilon : \mathfrak{C} \rightarrow \mathfrak{D}$, что $\delta\beta = \varepsilon\gamma$.

Теорема 2 [13, 14]. Для каждой модальной логики L следующие условия эквивалентны:

- (1) L обладает слабым интерполяционным свойством WIP;
- (2) класс простых алгебр многообразия $V(L)$ амальгамируем;
- (3) класс конечно порожденных простых алгебр многообразия $V(L)$ амальгамируем.

Класс алгебр \mathcal{K} называется *амальгамируемым*, если выполнено условие (AP): для любых $\mathfrak{A}, \mathfrak{B}, \mathfrak{C} \in \mathcal{K}$ если $\beta : \mathfrak{A} \rightarrow \mathfrak{B}, \gamma : \mathfrak{A} \rightarrow \mathfrak{C}$ — мономорфизмы, то существуют алгебра $\mathfrak{D} \in \mathcal{K}$ и мономорфизмы $\delta : \mathfrak{B} \rightarrow \mathfrak{D}, \varepsilon : \mathfrak{C} \rightarrow \mathfrak{D}$ такие, что $\delta\beta = \varepsilon\gamma$ для всех $x \in \mathfrak{A}$.

В этом случае $(\mathfrak{D}, \delta, \varepsilon)$ называется *общим расширением* \mathfrak{B} и \mathfrak{C} над \mathfrak{A} .

Класс алгебр \mathcal{K} называется *слабо амальгамируемым*, если выполнено условие (WAP): для любых $\mathfrak{A}, \mathfrak{B}, \mathfrak{C} \in \mathcal{K}$ если $\beta : \mathfrak{A} \rightarrow \mathfrak{B}, \gamma : \mathfrak{A} \rightarrow \mathfrak{C}$ — мономорфизмы, то существуют алгебра $\mathfrak{D} \in \mathcal{K}$ и гомоморфизмы $\delta : \mathfrak{B} \rightarrow \mathfrak{D}, \varepsilon : \mathfrak{C} \rightarrow \mathfrak{D}$ такие, что $\delta\beta = \varepsilon\gamma$ для всех $x \in \mathfrak{A}$ и \mathfrak{D} невырожденная, если \mathfrak{A} невырожденная.

Напомним, что алгебра называется *невырожденной*, если она содержит не менее двух элементов.

Теорема 3 [1]. Многообразие V модальных алгебр имеет WAP тогда и только тогда, когда класс конечно порожденных простых алгебр из V имеет AP.

Алгебра называется *простой*, если она имеет в точности две конгруэнции.

Модальная алгебра называется *финитно неразложимой*, если она не разлагается в подпрямое произведение конечного числа отличных от нее факторалгебр.

§ 2. Классификация многообразий DL -алгебр

Через V_n^m обозначим конечную модальную алгебру с $n + m$ атомами $a_1, \dots, a_n, b_1, \dots, b_m$ такими, что для любого атома x

$$\diamond x = \begin{cases} 1, & x = a_i \text{ для некоторого } 1 \leq i \leq n, \\ \neg x, & x = b_j \text{ для некоторого } 1 \leq j \leq m. \end{cases}$$

Поскольку любой элемент алгебры V_n^m однозначно представим как сумма атомов и $\diamond(y \vee z) = \diamond y \vee \diamond z$, операция \diamond однозначно определяется для всех элементов из V_n^m .

Далее приведем основные результаты статьи [8].

Теорема 4. Любая конечно порожденная финитно неразложимая DL -алгебра является простой и изоморфной алгебре V_n^m для подходящих n, m , где $n + m > 0$.

Таким образом, класс конечно порожденных простых DL -алгебр с точностью до изоморфизма совпадает с классом $\{V_n^m \mid m + n > 0\}$, обозначим его через $\mathcal{K}(DL)$. Кроме того, Л. Л. Максимовой в [8] доказана следующая

Теорема 5. Любая простая слабо транзитивная алгебра является DL -алгеброй.

Для конечных простых DL -алгебр \mathfrak{A} и \mathfrak{B} пишем $\mathfrak{A} \preccurlyeq \mathfrak{B}$, если и только если \mathfrak{A} изоморфно вложима в \mathfrak{B} . Ясно, что если $\mathfrak{A} \preccurlyeq \mathfrak{B}$ и $\mathfrak{B} \preccurlyeq \mathfrak{A}$, то \mathfrak{A} и \mathfrak{B} изоморфны.

В [8] доказано, что для $m \geq 0, n \geq 1$

$$V_n^m \preccurlyeq V_{n+1}^m, V_n^m \preccurlyeq V_n^{m+1}, V_n^m \preccurlyeq V_{n-1}^{m+2}. \tag{1}$$

Кроме того, доказана следующая

Теорема 6. Отношение \preccurlyeq является рефлексивным и транзитивным замыканием отношения (1).

Диаграмма отношения \preccurlyeq представлена на рис. 1.

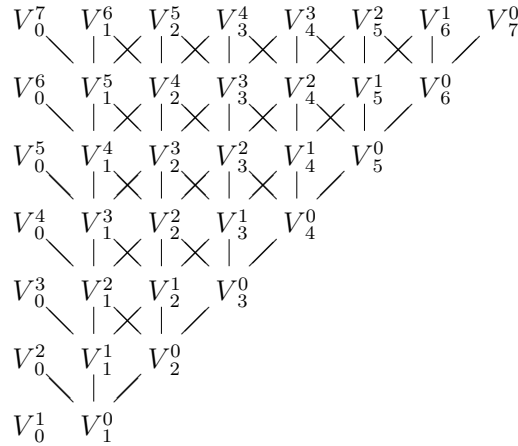


Рис. 1. Структура вложений.

Из теоремы Биркгофа непосредственно следует

Предложение 1. Каждое многообразие порождается классом своих конечно порожденных финитно неразложимых алгебр.

Следуя [15, 16], определим понятие характеристической формулы для конечной подпрямо неразложимой слабо транзитивной алгебры.

Пусть X — множество порождающих конечной подпрямо неразложимой слабо транзитивной алгебры \mathfrak{A} . Каждому элементу $a \in X$ ставим в соответствие переменную p_a . Обозначим через δ конъюнкцию всех формул вида $p_a \& p_b \leftrightarrow p_a \& b$; $p_a \vee p_b \leftrightarrow p_a \vee b$; $p_a \rightarrow p_b \leftrightarrow p_a \rightarrow b$; $\neg p_a \leftrightarrow p_{\neg a}$; $\Box p_a \leftrightarrow p_{\Box a}$ для всех $a, b \in \mathfrak{A}$. Характеристической формулой алгебры \mathfrak{A} называется формула $\chi(\mathfrak{A}) := \Box \delta(\mathfrak{A}) \rightarrow p_a$, где a — опремум алгебры \mathfrak{A} .

Частным случаем леммы 4.4 статьи [15] является

Лемма 1. Пусть \mathfrak{A} — конечная подпрямо неразложимая слабо транзитивная алгебра. Тогда

(1) $\mathfrak{A} \not\equiv \chi(\mathfrak{A})$;

(2) для любой алгебры \mathfrak{B} выполнено $\mathfrak{B} \not\equiv \chi(\mathfrak{A})$ тогда и только тогда, когда существует мономорфизм из алгебры \mathfrak{A} в подходящий гомоморфный образ алгебры \mathfrak{B} .

Доказательство см. в [17, 18]. \square

Лемма 2. Для любой слабо транзитивной модальной логики L и конечной подпрямо неразложимой слабо транзитивной алгебры \mathfrak{A} выполнено

$$\mathfrak{A} \models L \Leftrightarrow \chi(\mathfrak{A}) \notin L.$$

Доказательство аналогично доказательству леммы 3 статьи [19]. \square

Для всякого множества индексов X введем обозначение $L(X) = DL + \{\chi(V_0^m) \mid m \in X\}$ для соответствующего обозначения расширения логики DL .

Лемма 3. Пусть $X, Y \subseteq \mathbb{N}$ и $X \neq Y$, тогда $L(X) \neq L(Y)$.

Доказательство. Пусть $L(X) = L(Y)$, но найдется $k \in \mathbb{N}$ такое, что $k \in X, k \notin Y$. Тогда $\chi(V_0^k) \in L(X)$ и по лемме 1 выполнено $V_0^k \not\equiv L(X)$. Однако $L(X) = L(Y)$, значит, $\chi(V_0^k) \in L(Y)$ и найдется набор $\chi(V_0^{i_1}), \dots, \chi(V_0^{i_n})$ ($i_1, \dots, i_n \in Y$) аксиом $L(Y)$ такой, что $\chi(V_0^k)$ выводится в $DL + \{\chi(V_0^{i_1}), \dots, \chi(V_0^{i_n})\}$. Заметим, что среди номеров i_1, \dots, i_n нет номера k .

Имеем $V_0^k \not\equiv \chi(V_0^k)$, значит, среди номеров i_1, \dots, i_n найдется номер l такой, что $V_0^k \not\equiv \chi(V_0^l)$. По лемме 1 существует мономорфизм алгебры V_0^l в подходящий гомоморфный образ простой алгебры V_0^k , а значит, $V_0^l \preceq V_0^k$. Однако в силу теоремы 6 данные алгебры не могут быть сравнимы по вложению; противоречие. \square

Из леммы 3 непосредственно следует

Предложение 2. Семейство DL -логик имеет мощность континуума.

Для всякой логики над DL через $\mathcal{K}(L)$ обозначим $\{V_n^m \mid V_n^m \in V(L), n + m > 0\}$. По теореме 4 $\mathcal{K}(L)$ — это с точностью до изоморфизма класс всех конечно порожденных финитно неразложимых алгебр многообразия $V(L)$.

Класс \mathcal{K} называется *замкнутым вниз*, если для любой алгебры $\mathfrak{A} \in \mathcal{K}$ имеем $(\mathfrak{B} \preceq \mathfrak{A} \Rightarrow \mathfrak{B} \in \mathcal{K})$.

Теорема 7. Существует взаимно однозначное соответствие между многообразиями DL -алгебр и подклассами класса $\mathcal{K}(DL)$, замкнутыми вниз.

Доказательство. Пусть $V(L)$ — многообразие DL -алгебр. Класс $\mathcal{K}(L)$ является замкнутым вниз относительно отношения \preceq .

Пусть для логик L_1 и L_2 выполнено $L_1 \not\subseteq L_2$, тогда $V(L_2) \not\subseteq V(L_1)$ и по предложению 1 найдется финитно неразложимая конечно порожденная DL -алгебра \mathfrak{A} такая, что $\mathfrak{A} \in V(L_2)$ и $\mathfrak{A} \notin V(L_1)$. По теореме 4 она изоморфна подходящей V_n^m , поэтому $\mathfrak{A} \in \mathcal{K}(L_2)$ и $\mathfrak{A} \notin \mathcal{K}(L_1)$, значит, $\mathcal{K}(L_2) \not\subseteq \mathcal{K}(L_1)$.

Пусть \mathcal{K} — подкласс класса $\mathcal{K}(DL)$, замкнутый вниз относительно \preceq . Пусть V — многообразие, порожденное этим подклассом, и L — соответствующая ему логика. Ясно, что $\mathcal{K} \subseteq \mathcal{K}(L)$. Предположим, что $\mathcal{K}(L) \not\subseteq \mathcal{K}$, т. е. пусть существует алгебра V_n^m такая, что $V_n^m \in \mathcal{K}(L)$ и $V_n^m \notin \mathcal{K}$. Тогда $V_n^m \in V(L)$ и существует алгебра $V_{n_1}^{m_1} \in \mathcal{K}$, для которой выполнено $V_{n_1}^{m_1} \not\equiv \chi(V_n^m)$.

По лемме 1 существует мономорфизм алгебры V_n^m в подходящий гомоморфный образ простой алгебры $V_{n_1}^{m_1}$, значит, $V_n^m \preceq V_{n_1}^{m_1}$. В силу замкнутости вниз класса \mathcal{K} получаем, что $V_n^m \in \mathcal{K}$; противоречие. Таким образом, мы показали что $\mathcal{K} = \mathcal{K}(L)$. \square

§ 3. Необходимое условие амальгамируемости

Шкалой Крипке называется пара $W = \langle W, R \rangle$, где W — множество возможных миров и R — бинарное отношение на W .

Моделью Крипке называется тройка $M = \langle W, R, \models \rangle$, где $W = \langle W, R \rangle$ — шкала Крипке и \models — отношение между возможным миром и формулой, удовлетворяющее условию, что для любого $x \in W$ и формул A и B (пишем $x \not\models A$, если $x \models A$ не выполнено)

- (M0) $x \not\models \perp$;
- (M1) $x \models A \rightarrow B \Leftrightarrow (x \not\models A \text{ или } x \models B)$;
- (M2) $x \models \Box A \Leftrightarrow \forall y (xRy \Rightarrow y \models A)$.

Формула A *истинна в мире* x (пишем $(M, x) \models A$), если выполнено $x \models A$. Формула A *истинна в модели* $M = \langle W, R, \models \rangle$ (пишем $M \models A$), если A истинна в любом мире x модели M . Говорят, что формула A *общезначима в шкале* $W = \langle W, R \rangle$ (пишем $W \models A$), если A истинна в любой модели $\langle W, R, \models \rangle$, основанной на этой шкале.

Отображение θ шкалы $F = \langle T, R \rangle$ на шкалу $F' = \langle T', R' \rangle$ называется *p-морфизмом*, если для всех $x, y \in T, z \in T'$ выполнены условия

- (p1) $xRy \Rightarrow \theta(x)R'\theta(y)$,
- (p2) $\theta(x)R'z \Rightarrow (\exists y' \in T)(xRy' \text{ и } \theta(y') = z)$.

Пусть \mathfrak{A} — конечная модальная алгебра. *Шкалой $T_{\mathfrak{A}}$ алгебры \mathfrak{A}* будем называть множество всех атомов с отношением $R_{\mathfrak{A}}$, определенным как $aR_{\mathfrak{A}}b \Leftrightarrow (a \leq \Diamond b)$ для всех $a, b \in T_{\mathfrak{A}}$.

Поскольку каждый элемент конечной булевой алгебры представим как сумма атомов, то конечная модальная алгебра \mathfrak{A} однозначно определяется своей шкалой $T_{\mathfrak{A}}$. Для $x = \bigvee_{i \in I} a_i \in \mathfrak{A}$, где $a_i \in T_{\mathfrak{A}}$, имеем

$$\Diamond x = \bigvee_{i \in I} \Diamond a_i = \bigvee \{a \in T_{\mathfrak{A}} \mid (\exists i \in I) aR_{\mathfrak{A}}a_i\}.$$

Согласно [6] если \mathfrak{A}_0 и \mathfrak{A}_1 — конечные модальные алгебры, то \mathfrak{A}_0 изоморфно вложима в \mathfrak{A}_1 в том и только том случае, когда существует *p-морфизм* θ из $T_{\mathfrak{A}_1}$ на $T_{\mathfrak{A}_0}$. Мономорфизм $i : \mathfrak{A}_0 \rightarrow \mathfrak{A}_1$ и θ связаны соотношением $i(\bigvee_{j \in I} a_j) = \bigvee_{j \in I} \theta^{-1}(a_j)$, где $a_j \in T_{\mathfrak{A}_0}$ для $j \in I$.

Лемма 4 [6]. Пусть \mathfrak{A} — конечная модальная алгебра, $i : T_{\mathfrak{A}} \rightarrow \mathfrak{B}$ — отображение из $T_{\mathfrak{A}}$ в модальную алгебру \mathfrak{B} , удовлетворяющее для всех атомов $a, b \in \mathfrak{A}$ условиям:

- (1) $i(a) > 0_{\mathfrak{B}}$;
- (2) $i(a) \& i(b) = 0_{\mathfrak{B}}$ при $a \neq b$;
- (3) $\bigvee \{i(d) \mid d \in T_{\mathfrak{A}}\} = 1_{\mathfrak{B}}$;
- (4) $(a \leq \Diamond b) \Rightarrow (i(a) \leq \Diamond i(b))$, $(a \not\leq \Diamond b) \Rightarrow (i(a) \leq \neg \Diamond i(b))$.

Тогда продолжение $i : \mathfrak{A} \rightarrow \mathfrak{B}$ отображения i , где $i(y) = \bigvee \{i(x) \mid x \in T_{\mathfrak{A}} \wedge x \leq y\}$, есть мономорфизм из \mathfrak{A} в \mathfrak{B} .

Частным случаем данной леммы является

Лемма 5. Пусть \mathfrak{A} — конечная простая DL -алгебра, $\underline{i} : T_{\mathfrak{A}} \rightarrow \mathfrak{B}$ — отображение из $T_{\mathfrak{A}}$ в модальную алгебру \mathfrak{B} , удовлетворяющее для всех атомов $a, b \in \mathfrak{A}$ условиям:

- (1) $\underline{i}(a) > 0_{\mathfrak{B}}$;
- (2) $\underline{i}(a) \& \underline{i}(b) = 0_{\mathfrak{B}}$ при $a \neq b$;
- (3) $\bigvee \{ \underline{i}(d) \mid d \in T_{\mathfrak{A}} \} = 1_{\mathfrak{B}}$;
- (4) $\diamond \underline{i}(b) = 1$, если $\diamond b = 1$; $\diamond \underline{i}(b) = \neg \underline{i}(b)$, если $\diamond b = \neg b$.

Тогда продолжение $i : \mathfrak{A} \rightarrow \mathfrak{B}$ отображения \underline{i} , где $i(y) = \bigvee \{ \underline{i}(x) \mid x \in T_{\mathfrak{A}} \wedge x \leq y \}$, есть мономорфизм из \mathfrak{A} в \mathfrak{B} .

Лемма 6. Пусть отображение $i : V_n^m \rightarrow V_{n_1}^{m_1}$ — мономорфизм DL -алгебры V_n^m в DL -алгебру $V_{n_1}^{m_1}$. Тогда выполнены следующие условия:

- (1) для любого j ($1 \leq j \leq m$) существует k ($1 \leq k \leq m_1$) такой, что $i(b_j) = b_k$;
- (2) для любого l ($1 \leq l \leq n$) не существует k ($1 \leq k \leq m_1$) такого, что $i(a_l) = b_k$;
- (3) для любых различных атомов $u, v \in V_n^m$ выполняется $i(u) > 0$, а также $i(u) \& i(v) = 0$;
- (4) $\bigvee_{k \leq n} i(a_k) \vee \bigvee_{j \leq m} i(b_j) = 1$.

ДОКАЗАТЕЛЬСТВО. (1) Пусть $1 \leq j \leq m$. По определению $\diamond i(b_j) = i(\diamond b_j) = i(\neg b_j) = \neg i(b_j)$. Таким образом, $0 < i(b_j) < 1$. Докажем, что $i(b_j)$ будет атомом. Заметим, что в $V_{n_1}^{m_1}$ для $x > 0$ выполнено условие $\neg x \leq \diamond x$. Допустим, что $i(b_j)$ не атом. Найдутся $u, v \in V_{n_1}^{m_1}$ такие, что $i(b_j) = u \vee v$, $u \& v = 0$, значит, $\diamond i(b_j) = \diamond u \vee \diamond v \geq \neg u \vee \neg v = \neg(u \& v) = 1$; противоречие. Итак, $i(b_j)$ — это атом, для которого выполнено условие $\diamond i(b_j) = \neg i(b_j)$. Тогда найдется k , $1 \leq k \leq m_1$, такой, что $i(b_j) = b_k$.

(2) Пусть l ($1 \leq l \leq n$) и существует k ($1 \leq k \leq m_1$) такое, что $i(a_l) = b_k$. Тогда $\diamond b_k = \diamond i(a_l) = i(\diamond a_l) = i(1) = 1$; противоречие.

Условия (3) и (4) проверяются очевидным образом. \square

Лемма 7. Пусть класс конечно порожденных простых алгебр многообразия \mathfrak{M} модальных алгебр амальгамируем и содержит алгебру V_{n+2}^m для некоторых $n \geq 0$, $m > 0$. Тогда $V_n^m \in \mathfrak{M}$ для всех $n > 0$, $m \geq 0$.

ДОКАЗАТЕЛЬСТВО. Пусть класс конечно порожденных простых алгебр многообразия \mathfrak{M} модальных алгебр амальгамируем. Пусть $\mathfrak{A} = V_2^0$, $\mathfrak{B} = V_{n+2}^m$ и $\mathfrak{C} = V_{n+2}^m$. На $T_{\mathfrak{A}}$ положим

$$\begin{cases} \underline{i}_1(a_1) = a_1 \vee a_3 \vee \dots \vee a_{n+2} \vee b_1 \vee \dots \vee b_m, \\ \underline{i}_1(a_2) = a_2, \\ \underline{i}_2(a_1) = a_1, \\ \underline{i}_2(a_2) = a_2 \vee a_3 \vee \dots \vee a_{n+2} \vee b_1 \vee \dots \vee b_m. \end{cases}$$

Очевидно, что отображения \underline{i}_1 и \underline{i}_2 удовлетворяют условиям леммы 5 и их можно расширить до мономорфизмов $i_1 : \mathfrak{A} \rightarrow \mathfrak{B}$, $i_2 : \mathfrak{A} \rightarrow \mathfrak{C}$.

В силу того, что класс конечно порожденных алгебр многообразия \mathfrak{M} модальных алгебр амальгамируем, существует $(\mathfrak{D}, \varepsilon_1, \varepsilon_2)$ — общее расширение \mathfrak{B} и \mathfrak{C} над \mathfrak{A} , при этом $\varepsilon_1 i_1(a_1) = \varepsilon_2 i_2(a_1)$ и $\varepsilon_2 i_2(a_2) = \varepsilon_1 i_1(a_2)$ и $\mathfrak{D} \in \mathfrak{M}$. Пусть $j \in \{1, 3, \dots, n+2\}$, $k \in \{2, 3, \dots, n+2\}$, $l, p \in \{1, \dots, m\}$. Положим

$$c_j = \varepsilon_1(a_j), \quad c_2 = \varepsilon_2(a_2), \quad c_{n+k} = \varepsilon_2(a_k) \quad (k \geq 3), \quad d_l = \varepsilon_1(b_l), \quad f_p = \varepsilon_2(b_p).$$

Рассмотрим

$$C = \left\{ \bigvee_{i \in I} c_i \vee \bigvee_{j \in J} d_j \vee \bigvee_{k \in K} f_k \mid I \subseteq \{1, \dots, 2n+2\}, J \subseteq \{1, \dots, m\}, K \subseteq \{1, \dots, m\} \right\}.$$

Пусть $t \in \{1, 2\}$. Для $j \neq k, l \neq p$ имеем $\varepsilon_t(a_j) \& \varepsilon_t(a_k) = \varepsilon_t(a_j \& a_k) = \varepsilon_t(0) = 0$, $\varepsilon_t(b_l) \& \varepsilon_t(b_p) = \varepsilon_t(b_l \& b_p) = \varepsilon_t(0) = 0$, $\varepsilon_t(a_j) \& \varepsilon_t(b_l) = \varepsilon_t(a_j \& b_l) = \varepsilon_t(0) = 0$ и $\varepsilon_t(a_k) \& \varepsilon_t(b_l) = \varepsilon_t(a_k \& b_l) = \varepsilon_t(0) = 0$.

В дальнейшем при доказательстве мы не будем накладывать дополнительного условия различия индексов j и k, l и p . В силу определения отображений i_1 и i_2 выполняются следующие соотношения: $a_j \leq i_1(a_1)$, $a_k \leq i_2(a_2)$, $b_l \leq i_t(a_t)$, $b_p \leq i_t(a_t)$, и, значит,

$$\varepsilon_1(a_j) \& \varepsilon_2(a_k) \leq \varepsilon_1 i_1(a_1) \& \varepsilon_2 i_2(a_2) = \varepsilon_1 i_1(a_1) \& \varepsilon_1 i_1(a_2) = \varepsilon_1 i_1(a_1 \& a_2) = 0,$$

$$\varepsilon_1(a_j) \& \varepsilon_2(b_l) \leq \varepsilon_1 i_1(a_1) \& \varepsilon_2 i_2(a_2) = 0,$$

$$\varepsilon_2(a_k) \& \varepsilon_1(b_l) \leq \varepsilon_2 i_2(a_2) \& \varepsilon_1 i_1(a_1) = 0,$$

$$\varepsilon_1(b_l) \& \varepsilon_2(b_p) \leq \varepsilon_1 i_1(a_1) \& \varepsilon_2 i_2(a_2) = 0.$$

Получается, что для $q, r \in \{1, \dots, 2n+2\}, l, s \in \{1, \dots, m\}$ имеем $c_q \& d_l = 0, c_q \& f_l = 0, d_l \& f_s = 0$ и при $l \neq s, q \neq r$ выполнено $c_q \& c_r = 0, d_l \& d_s = 0$ и $f_l \& f_s = 0$. Имеем

$$\begin{aligned} & c_1 \vee c_2 \vee \dots \vee c_{2n+2} \vee d_1 \vee \dots \vee d_m \vee f_1 \vee \dots \vee f_m \\ &= \varepsilon_1(a_1) \vee \varepsilon_1(a_3) \vee \dots \vee \varepsilon_1(a_{n+2}) \vee \varepsilon_2(a_2) \vee \varepsilon_2(a_3) \vee \dots \vee \varepsilon_2(a_{n+2}) \\ & \quad \vee \varepsilon_1(b_1) \vee \dots \vee \varepsilon_1(b_m) \vee \varepsilon_2(b_1) \vee \dots \vee \varepsilon_2(b_m) \\ &= \varepsilon_1(a_1 \vee a_3 \vee a_4 \vee \dots \vee a_{n+2} \vee b_1 \vee \dots \vee b_m) \vee \varepsilon_2(a_2 \vee a_3 \vee \dots \vee a_{n+2} \vee b_1 \vee \dots \vee b_m) \\ &= \varepsilon_1 i_1(a_1) \vee \varepsilon_2 i_2(a_2) = \varepsilon_1 i_1(a_1 \vee a_2) = \varepsilon_1 i_1(1) = 1. \end{aligned}$$

В итоге получается, что C замкнуто относительно булевых операций.

Наконец, $\diamond c_2 = \diamond \varepsilon_2(a_2) = \varepsilon_2(\diamond a_2) = \varepsilon_2(1) = 1 \in C$, $\diamond c_j = \diamond \varepsilon_1(a_j) = \varepsilon_1(\diamond a_j) = \varepsilon_1(1) = 1 \in C$, $\diamond c_{k+n} = \diamond \varepsilon_2(a_k) = \varepsilon_2(\diamond a_k) = \varepsilon_2(1) = 1 \in C$ ($k \neq 2$), $\diamond d_l = \diamond \varepsilon_1(b_l) = \varepsilon_1(\diamond b_l) = \varepsilon_1(\neg b_l) = \neg \varepsilon_1(b_l) = \neg d_l \in C$, $\diamond f_l = \diamond \varepsilon_2(b_l) = \varepsilon_2(\diamond b_l) = \varepsilon_2(\neg b_l) = \neg \varepsilon_2(b_l) = \neg f_l \in C$. Получили замкнутость относительно операции \diamond .

Значит, C образует подалгебру алгебры \mathfrak{D} со шкалой

$$T_c = \{c_1, \dots, c_{2n+2}, d_1, \dots, d_m, f_1, \dots, f_m\}.$$

В данной алгебре операция \diamond для атомов определена следующим образом:

$$\diamond x = \begin{cases} 1, & x = c_i \text{ для некоторого } 1 \leq i \leq 2n+2, \\ \neg x, & x = d_j \text{ для некоторого } 1 \leq j \leq m, \\ \neg x, & x = f_j \text{ для некоторого } 1 \leq j \leq m, \end{cases}$$

поэтому алгебра C изоморфна V_{2n+2}^{2m} . Заметим, что $2n+2 \geq n+2, 2m > m$, тем самым $V_{n+2}^m \in \mathfrak{M}$ для сколь угодно большого m , а значит, по теореме 6 $V_n^m \in \mathfrak{M}$ для всех $n > 0, m \geq 0$. \square

Лемма 8. Пусть класс конечно порожденных простых алгебр многообразия \mathfrak{M} модальных алгебр амальгамируем и содержит алгебру V_1^m для некоторых $m \geq 2$. Тогда $V_0^{2m} \in \mathfrak{M}$.

Доказательство. Пусть класс конечно порожденных простых алгебр многообразия \mathfrak{M} модальных алгебр амальгамируем. Пусть также $\mathfrak{A} = V_2^0$, $\mathfrak{B} = V_1^m$ и $\mathfrak{C} = V_1^m$. На $T_{\mathfrak{A}}$ положим

$$\begin{cases} \underline{i}_1(a_1) = a_1, \\ \underline{i}_1(a_2) = b_1 \vee \dots \vee b_m, \end{cases} \quad \begin{cases} \underline{i}_2(a_1) = b_1 \vee \dots \vee b_m, \\ \underline{i}_2(a_2) = a_1. \end{cases}$$

Очевидно, что отображения \underline{i}_1 и \underline{i}_2 удовлетворяют условиям леммы 5 и их можно расширить до гомоморфизмов $i_1 : \mathfrak{A} \rightarrow \mathfrak{B}$, $i_2 : \mathfrak{A} \rightarrow \mathfrak{C}$.

В силу того, что класс конечно порожденных простых алгебр многообразия \mathfrak{M} модальных алгебр амальгамируем, в \mathfrak{M} существует $(\mathfrak{D}, \varepsilon_1, \varepsilon_2)$ — общее расширение \mathfrak{B} и \mathfrak{C} над \mathfrak{A} , при этом $\varepsilon_1 i_1(a_1) = \varepsilon_2 i_2(a_1)$ и $\varepsilon_2 i_2(a_2) = \varepsilon_1 i_1(a_2)$. Пусть $j, k \in \{1, \dots, m\}$. Положим $d_j = \varepsilon_1(b_j)$, $f_k = \varepsilon_2(b_k)$.

Рассмотрим

$$C = \left\{ \bigvee_{j \in J} d_j \vee \bigvee_{k \in K} f_k \mid J \subseteq \{1, 2, \dots, m\}, K \subseteq \{1, 2, \dots, m\} \right\}.$$

Пусть $t \in \{1, 2\}$. Имеем $\varepsilon_t(b_j) \& \varepsilon_t(b_k) = \varepsilon_t(b_j \& b_k) = \varepsilon_t(0) = 0$ при $j \neq k$. Кроме того, выполняется $b_j \leq i_1(a_2)$, $b_j \leq i_2(a_1)$ и, значит,

$$\begin{aligned} d_j \& f_k &= \varepsilon_1(b_j) \& \varepsilon_2(b_k) \leq \varepsilon_1 i_1(a_2) \& \varepsilon_2 i_2(a_1) \\ &= \varepsilon_1 i_1(a_2) \& \varepsilon_1 i_1(a_1) = \varepsilon_1 i_1(a_1 \& a_2) = \varepsilon_1 i_1(0) = 0. \end{aligned}$$

Далее,

$$\begin{aligned} d_1 \vee d_2 \vee \dots \vee d_m \vee f_1 \vee f_2 \vee \dots \vee f_m &= \varepsilon_1(b_1 \vee b_2 \vee \dots \vee b_m) \vee \varepsilon_2(b_1 \vee b_2 \vee \dots \vee b_m) \\ &= \varepsilon_1 i_1(a_2) \vee \varepsilon_2 i_2(a_1) = \varepsilon_1 i_1(a_1 \vee a_2) = \varepsilon_1 i_1(1) = 1 \end{aligned}$$

В итоге получается, что C замкнуто относительно булевых операций.

Наконец, $\diamond d_j = \diamond \varepsilon_1(b_j) = \varepsilon_1(\diamond b_j) = \varepsilon_1(\neg b_j) = \neg \varepsilon_1(b_j) = \neg d_j \in C$ и $\diamond f_j = \diamond \varepsilon_2(b_j) = \varepsilon_2(\diamond b_j) = \varepsilon_2(\neg b_j) = \neg \varepsilon_2(b_j) = \neg f_j \in C$. Получили замкнутость относительно операции \diamond .

Значит, C образует подалгебру алгебры \mathfrak{D} со шкалой $T_c = \{d_1, d_2, \dots, d_m, f_1, f_2, \dots, f_m\}$. В данной алгебре операция \diamond для атомов определена следующим образом: $\diamond x = \neg x$, поэтому алгебра C изоморфна V_0^{2m} . Таким образом, $V_0^{2m} \in V(L)$. \square

Справедлива следующая

Лемма 9 (см. [5, лемма 8]). Пусть класс конечно порожденных простых алгебр многообразия \mathfrak{M} модальных алгебр амальгамируем и содержит алгебру V_n^0 для некоторых $n \geq 3$. Тогда $V_n^0 \in \mathfrak{M}$ для всех $n > 0$.

Предложение 3. Пусть многообразии $V(L)$ содержит алгебру V_0^j для некоторого $j \geq 5$. Тогда $V(L)$ не амальгамируемо.

Доказательство. Допустим противное: пусть $V(L)$ амальгамируемо и содержит алгебру V_0^j для некоторого $j \geq 5$. Тогда $V(L)$ содержит V_2^1 , которая изоморфно вложима в алгебру V_0^j . По лемме 7 многообразии $V(L)$ содержит все алгебры V_n^m для $n > 0$, $m \geq 0$. Рассмотрим пару алгебр V_0^j и V_1^{j-1} , в них вложима алгебра $V_1^{j-2} \in V(L)$, однако в многообразии $V(L)$ они не имеют общего расширения; противоречие. \square

Предложение 4. Пусть многообразие $V(L)$ содержит алгебру V_2^1 . Тогда $V(L)$ не амальгамируемо.

ДОКАЗАТЕЛЬСТВО. Допустим, что $V(L)$ амальгамируемо и содержит V_2^1 . По лемме 7 $V_n^m \in K(L)$ для $n > 0, m \geq 0$. В частности, $V_1^3 \in V(L)$, тогда по лемме 8 $V_0^6 \in V(L)$. Наконец, по предложению 3 многообразие $V(L)$ не амальгамируемо. \square

Говорим, что класс \mathcal{K} порождается алгебрами $\mathfrak{A}_1, \mathfrak{A}_2, \dots, \mathfrak{A}_n \in \mathcal{K}(DL)$, если $\mathcal{K} = \{\mathfrak{B} \mid \mathfrak{B} \preceq \mathfrak{A}_i \text{ для некоторого } 1 \leq i \leq n\}$.

Предложение 5. Пусть класс $\mathcal{K}(L)$ порождается несравнимыми алгебрами и $V_0^1 \notin \mathcal{K}(L)$. Тогда $V(L)$ не амальгамируемо.

ДОКАЗАТЕЛЬСТВО. Допустим, что класс $\mathcal{K}(L)$ порождается несравнимыми алгебрами V_i^j и V_k^l и $V_0^1 \notin \mathcal{K}(L)$. Заметим, что алгебра V_1^0 вложима в V_i^j и V_k^l . Однако в классе $\mathcal{K}(L)$ у них нет общего расширения. \square

§ 4. Амальгамируемые многообразия DL -алгебр

Итак, основная задача состоит в поиске всех подклассов класса $\mathcal{K}(DL)$, которые могут быть амальгамируемыми. Результаты предложений 3–5 позволяют отбросить существенную часть подклассов класса $\mathcal{K}(DL)$ и перебрать все остальные.

Заметим, что амальгамируемыми являются $\mathcal{K}(L) = \emptyset$ и $\mathcal{K}(L) = \{V_0^1\}$. Классы алгебр $\mathcal{K}(L) = \{V_n^0 \mid n > 0\}$ и $\mathcal{K}(L) = \{V_n^0 \mid n > 0\} \cup \{V_0^1\}$ также является амальгамируемым (см. [5]). Кроме того, наличие в классе алгебры V_0^1 не влияет на амальгамируемость, поэтому число возможных амальгамируемых подклассов класса $\mathcal{K}(DL)$ четно. Получаем, что остается рассмотреть только подклассы, порожденные следующими алгебрами.

- (1) V_2^0 . В [5] доказано, что он амальгамируем.
- (2) V_1^0 . Очевидно, что данный подкласс также амальгамируем.
- (3) V_0^4 . Данный подкласс требует более тщательного изучения, ход которого будет приведен ниже.
- (4) V_0^3 . Аналогично предыдущему рассмотрению данного подкласса будет представлено ниже.
- (5) V_1^2 . По лемме 8 при амальгамируемости данного подкласса алгебра V_0^4 должна ему принадлежать; противоречие. Значит, данный подкласс не может быть амальгамируемым.

(6) V_1^1 . В [6] показано, что данный подкласс амальгамируем.

(7) V_0^2 . Данный подкласс содержит только алгебры V_0^2 и V_1^0 . Заметим что алгебра V_1^0 вкладывается в V_0^2 единственным образом, поэтому в качестве амальгамы в данном подклассе может быть выбрана сама алгебра V_0^2 .

Таким образом, число амальгамируемых подклассов класса $\mathcal{K}(DL)$ равно 12, 14 или 16.

Разберем подробнее оставшиеся два варианта.

Предложение 6. Подкласс класса $\mathcal{K}(DL)$, порожденный алгеброй V_0^3 , амальгамируем.

ДОКАЗАТЕЛЬСТВО. Данный подкласс содержит алгебры, изоморфные V_0^3, V_1^1 и V_1^0 . Пусть $i_1 : \mathfrak{A} \rightarrow \mathfrak{B}, i_2 : \mathfrak{A} \rightarrow \mathfrak{C}$ — мономорфизмы. Рассмотрим всевозможные тройки и найдем амальгамы.

(1) Пусть алгебра \mathfrak{A} изоморфна одной из алгебр \mathfrak{B} или \mathfrak{C} . Для определенности пусть $\mathfrak{A} \cong \mathfrak{B}$. Тогда \mathfrak{B} вложима в \mathfrak{C} с помощью мономорфизма $i_2 i_1^{-1}$ и в качестве амальгамы выбираем саму алгебру \mathfrak{C} .

(2) Пусть $\mathfrak{A} \cong V_1^0$. В этом случае одна из алгебр \mathfrak{B} и \mathfrak{C} изоморфно вложима в другую. Для определенности пусть \mathfrak{B} вложима в \mathfrak{C} , тогда в качестве амальгамы выбираем саму алгебру \mathfrak{C} .

(3) $\mathfrak{A} \cong V_1^1$, $\mathfrak{B} \cong V_0^3$, $\mathfrak{C} \cong V_0^3$. Можно считать, что $\mathfrak{A} = V_1^1$, $\mathfrak{B} = V_0^3$, $\mathfrak{C} = V_0^3$.

По лемме 6

$$\begin{cases} i_1(a_1) = b_l \vee b_j, & \begin{cases} i_2(a_1) = b_r \vee b_s, \\ i_2(b_1) = b_t, \end{cases} \\ i_1(b_1) = b_k, \end{cases}$$

где $\{j, k, l\} = \{1, 2, 3\} = \{r, s, t\}$.

Пусть $\varepsilon_1 : \mathfrak{B} \rightarrow V_0^3$ и $\varepsilon_2 : \mathfrak{C} \rightarrow V_0^3$ — отображения, определенные следующим образом: $\varepsilon_1(b_k) = \varepsilon_2(b_t) = b_1$, $\varepsilon_1(b_l) = \varepsilon_2(b_r) = b_2$, $\varepsilon_1(b_j) = \varepsilon_2(b_s) = b_3$. По лемме 5 данные отображения продолжаются до мономорфизмов. Кроме того, выполнены равенства $\varepsilon_1(i_1(a_1)) = \varepsilon_2(i_2(a_1))$ и $\varepsilon_1(i_1(b_1)) = \varepsilon_2(i_2(b_1))$. Таким образом, тройка $(V_0^3, \varepsilon_1, \varepsilon_2)$ является общим расширением алгебр \mathfrak{B} и \mathfrak{C} над \mathfrak{A} .

Во всех рассмотренных случаях удалось найти амальгаму из нужного класса, поэтому подкласс класса $\mathcal{K}(DL)$, порожденный алгеброй V_0^3 , амальгамируем. \square

Предложение 7. Подкласс класса $\mathcal{K}(DL)$, порожденный алгеброй V_0^4 , амальгамируем.

Доказательство. Данный подкласс содержит алгебры, изоморфные V_0^4 , V_1^2 , V_1^1 , V_2^0 и V_1^0 . Пусть $i_1 : \mathfrak{A} \rightarrow \mathfrak{B}$, $i_2 : \mathfrak{A} \rightarrow \mathfrak{C}$ — мономорфизмы. Рассмотрим все возможные тройки и найдем амальгамы.

(1) Пусть алгебра \mathfrak{A} изоморфна одной из алгебр \mathfrak{B} или \mathfrak{C} . Для определенности пусть $\mathfrak{A} \cong \mathfrak{B}$. Тогда \mathfrak{B} вложима в \mathfrak{C} и в качестве амальгамы выбираем саму алгебру \mathfrak{C} .

(2) Если $\mathfrak{A} \cong V_1^0$, а алгебры \mathfrak{B} и \mathfrak{C} сравнимы по вложению, то в качестве амальгамы можно взять одну из них.

(3) $\mathfrak{A} \cong V_1^0$, $\mathfrak{B} \cong V_1^1$, $\mathfrak{C} \cong V_2^0$. В этом случае алгебры \mathfrak{B} и \mathfrak{C} вложимы в алгебру V_1^2 , которая и будет амальгамой.

(4) $\mathfrak{A} \cong V_2^0$, $\mathfrak{B} \cong V_0^4$, $\mathfrak{C} \cong V_0^4$. Можно считать, что $\mathfrak{A} = V_2^0$, $\mathfrak{B} = V_0^4$ и $\mathfrak{C} = V_0^4$. По лемме 6

$$\begin{cases} i_1(a_1) = b_j \vee b_k, & \begin{cases} i_2(a_1) = b_p \vee b_r, \\ i_2(a_2) = b_s \vee b_t, \end{cases} \\ i_1(a_2) = b_l \vee b_m, \end{cases}$$

где $\{j, k, l, m\} = \{1, 2, 3, 4\} = \{p, r, s, t\}$.

Пусть $\varepsilon_1 : \mathfrak{B} \rightarrow V_0^4$ и $\varepsilon_2 : \mathfrak{C} \rightarrow V_0^4$ — отображения, определенные следующим образом: $\varepsilon_1(b_j) = \varepsilon_2(b_p) = b_1$, $\varepsilon_1(b_k) = \varepsilon_2(b_r) = b_2$, $\varepsilon_1(b_l) = \varepsilon_2(b_s) = b_3$, $\varepsilon_1(b_m) = \varepsilon_2(b_t) = b_4$. По лемме 5 данные отображения продолжаются до мономорфизмов. Кроме того, выполнены равенства $\varepsilon_1(i_1(a_1)) = \varepsilon_2(i_2(a_1))$ и $\varepsilon_1(i_1(a_2)) = \varepsilon_2(i_2(a_2))$. Таким образом, тройка $(V_0^4, \varepsilon_1, \varepsilon_2)$ является общим расширением алгебр \mathfrak{B} и \mathfrak{C} над \mathfrak{A} .

(5) $\mathfrak{A} \cong V_2^0$, $\mathfrak{B} \cong V_1^2$, $\mathfrak{C} \cong V_1^2$. Можно считать, что $\mathfrak{A} = V_2^0$, $\mathfrak{B} = V_1^2$, $\mathfrak{C} = V_1^2$. По лемме 6 возможны два варианта.

$$(a) \begin{cases} i_1(a_j) = b_1 \vee b_2, & \begin{cases} i_2(a_j) = b_1 \vee b_2, \\ i_2(a_k) = a_1, \end{cases} \quad \text{где } \{j, k\} = \{1, 2\}. \end{cases}$$

Пусть $\varepsilon_1 : \mathfrak{B} \rightarrow V_1^2$ и $\varepsilon_2 : \mathfrak{C} \rightarrow V_1^2$ — отображения, определенные следующим образом: $\varepsilon_1(b_1) = \varepsilon_2(b_1) = b_1$, $\varepsilon_1(b_2) = \varepsilon_2(b_2) = b_2$, $\varepsilon_1(a_1) = \varepsilon_2(a_1) = a_1$. По лемме 5 данные отображения продолжаются до мономорфизмов. Кроме того, выполнены равенства $\varepsilon_1(i_1(a_j)) = \varepsilon_2(i_2(a_j))$ и $\varepsilon_1(i_1(a_k)) = \varepsilon_2(i_2(a_k))$. Таким образом, тройка $(V_1^2, \varepsilon_1, \varepsilon_2)$ является общим расширением алгебр \mathfrak{B} и \mathfrak{C} над \mathfrak{A} .

$$(6) \begin{cases} i_1(a_j) = b_1 \vee b_2, \\ i_1(a_k) = a_1, \end{cases} \quad \begin{cases} i_2(a_k) = b_1 \vee b_2, \\ i_2(a_j) = a_1, \end{cases} \quad \text{где } \{j, k\} = \{1, 2\}.$$

Пусть $\varepsilon_1 : \mathfrak{B} \rightarrow V_0^4$ и $\varepsilon_2 : \mathfrak{C} \rightarrow V_0^4$ — отображения, определенные следующим образом: $\varepsilon_1(b_1) = b_1$, $\varepsilon_1(b_2) = b_2$, $\varepsilon_2(b_1) = b_3$, $\varepsilon_2(b_2) = b_4$, $\varepsilon_1(a_1) = b_3 \vee b_4$, $\varepsilon_2(a_1) = b_1 \vee b_2$. По лемме 5 данные отображения продолжаются до мономорфизмов. Кроме того, выполнены равенства $\varepsilon_1(i_1(a_j)) = \varepsilon_2(i_2(a_j))$ и $\varepsilon_1(i_1(a_k)) = \varepsilon_2(i_2(a_k))$. Таким образом, тройка $(V_0^4, \varepsilon_1, \varepsilon_2)$ является общим расширением алгебр \mathfrak{B} и \mathfrak{C} над \mathfrak{A} .

(6) $\mathfrak{A} \cong V_2^0$, $\mathfrak{B} \cong V_1^2$, $\mathfrak{C} \cong V_0^4$. Можно считать, что $\mathfrak{A} = V_2^0$, $\mathfrak{B} = V_1^2$, $\mathfrak{C} = V_0^4$. По лемме 6

$$\begin{cases} i_1(a_j) = a_1 \\ i_1(a_k) = b_1 \vee b_2, \end{cases} \quad \begin{cases} i_2(a_j) = b_p \vee b_r, \\ i_2(a_k) = b_s \vee b_t, \end{cases}$$

где $\{j, k\} = \{1, 2\}$, $\{p, r, s, t\} = \{1, 2, 3, 4\}$.

Пусть $\varepsilon_1 : \mathfrak{B} \rightarrow V_0^4$ и $\varepsilon_2 : \mathfrak{C} \rightarrow V_0^4$ — отображения, определенные следующим образом: $\varepsilon_1(b_1) = \varepsilon_2(b_s) = b_1$, $\varepsilon_1(b_2) = \varepsilon_2(b_t) = b_2$, $\varepsilon_2(b_p) = b_3$, $\varepsilon_2(b_r) = b_4$, $\varepsilon_1(a_1) = b_3 \vee b_4$. По лемме 5 данные отображения продолжаются до мономорфизмов. Кроме того, выполнены равенства $\varepsilon_1(i_1(a_j)) = \varepsilon_2(i_2(a_j))$ и $\varepsilon_1(i_1(a_k)) = \varepsilon_2(i_2(a_k))$. Таким образом, тройка $(V_0^4, \varepsilon_1, \varepsilon_2)$ является общим расширением алгебр \mathfrak{B} и \mathfrak{C} над \mathfrak{A} .

(7) $\mathfrak{A} \cong V_1^1$, $\mathfrak{B} \cong V_0^4$, $\mathfrak{C} \cong V_0^4$. Можно считать, что $\mathfrak{A} = V_1^1$, $\mathfrak{B} = V_0^4$, $\mathfrak{C} = V_0^4$. По лемме 6

$$\begin{cases} i_1(a_1) = b_j \vee b_k \vee b_l, \\ i_1(b_1) = b_m, \end{cases} \quad \begin{cases} i_2(a_1) = b_p \vee b_r \vee b_s, \\ i_2(b_1) = b_t, \end{cases}$$

где $\{j, k, l, m\} = \{1, 2, 3, 4\} = \{p, r, s, t\}$.

Пусть $\varepsilon_1 : \mathfrak{B} \rightarrow V_0^4$ и $\varepsilon_2 : \mathfrak{C} \rightarrow V_0^4$ — отображения, определенные следующим образом: $\varepsilon_1(b_m) = \varepsilon_2(b_t) = b_1$, $\varepsilon_1(b_j) = \varepsilon_2(b_p) = b_2$, $\varepsilon_1(b_k) = \varepsilon_2(b_r) = b_3$, $\varepsilon_1(b_l) = \varepsilon_2(b_s) = b_4$. По лемме 5 данные отображения продолжаются до мономорфизмов. Кроме того, выполнены равенства $\varepsilon_1(i_1(a_1)) = \varepsilon_2(i_2(a_1))$ и $\varepsilon_1(i_1(b_1)) = \varepsilon_2(i_2(b_1))$. Таким образом, тройка $(V_0^4, \varepsilon_1, \varepsilon_2)$ является общим расширением алгебр \mathfrak{B} и \mathfrak{C} над \mathfrak{A} .

(8) $\mathfrak{A} \cong V_1^1$, $\mathfrak{B} \cong V_1^2$, $\mathfrak{C} \cong V_1^2$. Можно считать, что $\mathfrak{A} = V_1^1$, $\mathfrak{B} = V_1^2$, $\mathfrak{C} = V_1^2$. По лемме 6

$$\begin{cases} i_1(a_1) = a_1 \vee b_j, \\ i_1(b_1) = b_k, \end{cases} \quad \begin{cases} i_2(a_1) = a_1 \vee b_r, \\ i_2(b_1) = b_s, \end{cases}$$

где $\{j, k\} = \{1, 2\} = \{r, s\}$.

Пусть $\varepsilon_1 : \mathfrak{B} \rightarrow V_1^2$ и $\varepsilon_2 : \mathfrak{C} \rightarrow V_1^2$ — отображения, определенные следующим образом: $\varepsilon_1(a_1) = \varepsilon_2(a_1) = a_1$, $\varepsilon_1(b_j) = \varepsilon_2(b_r) = b_1$, $\varepsilon_1(b_k) = \varepsilon_2(b_s) = b_2$. По лемме 5 данные отображения продолжаются до мономорфизмов. Кроме того, выполнены равенства $\varepsilon_1(i_1(a_1)) = \varepsilon_2(i_2(a_1))$ и $\varepsilon_1(i_1(b_1)) = \varepsilon_2(i_2(b_1))$. Таким образом, тройка $(V_1^2, \varepsilon_1, \varepsilon_2)$ является общим расширением алгебр \mathfrak{B} и \mathfrak{C} над \mathfrak{A} .

(9) $\mathfrak{A} \cong V_1^1$, $\mathfrak{B} \cong V_1^2$, $\mathfrak{C} \cong V_0^4$. Можно считать, что $\mathfrak{A} = V_1^1$, $\mathfrak{B} = V_1^2$, $\mathfrak{C} = V_0^4$. По лемме 6

$$\begin{cases} i_1(a_1) = a_1 \vee b_i, \\ i_1(b_1) = b_j, \end{cases} \quad \begin{cases} i_2(a_1) = b_p \vee b_r \vee b_s, \\ i_2(b_1) = b_t, \end{cases}$$

где $\{i, j\} = \{1, 2\}$, $\{p, r, s, t\} = \{1, 2, 3, 4\}$.

Пусть $\varepsilon_1 : \mathfrak{B} \rightarrow V_0^4$ и $\varepsilon_2 : \mathfrak{C} \rightarrow V_0^4$ — отображения, определенные следующим образом: $\varepsilon_2(b_p) = b_1$, $\varepsilon_2(b_r) = b_2$, $\varepsilon_1(a_1) = b_1 \vee b_2$, $\varepsilon_1(b_i) = \varepsilon_2(b_s) = b_3$, $\varepsilon_1(b_j) = \varepsilon_2(b_t) = b_4$. По лемме 5 данные отображения продолжаются до мономорфизмов. Кроме того, выполнены равенства $\varepsilon_1(i_1(a_1)) = \varepsilon_2(i_2(a_1))$ и $\varepsilon_1(i_1(b_1)) = \varepsilon_2(i_2(b_1))$. Таким образом, тройка $(V_0^4, \varepsilon_1, \varepsilon_2)$ является общим расширением алгебр \mathfrak{B} и \mathfrak{C} над \mathfrak{A} .

(10) $\mathfrak{A} \cong V_1^2$, $\mathfrak{B} \cong V_0^4$, $\mathfrak{C} \cong V_0^4$. Можно считать, что $\mathfrak{A} = V_1^2$, $\mathfrak{B} = V_0^4$, $\mathfrak{C} = V_0^4$. По лемме 6

$$\begin{cases} i_1(a_1) = b_j \vee b_k, \\ i_1(b_1) = b_l, \\ i_1(b_2) = b_m, \end{cases} \quad \begin{cases} i_2(a_1) = b_p \vee b_r, \\ i_2(b_1) = b_s, \\ i_2(b_2) = b_t, \end{cases}$$

где $\{j, k, l, m\} = \{1, 2, 3, 4\} = \{p, r, s, t\}$.

Пусть $\varepsilon_1 : \mathfrak{B} \rightarrow V_0^4$ и $\varepsilon_2 : \mathfrak{B} \rightarrow V_0^4$ — отображения, определенные следующим образом: $\varepsilon_1(b_j) = \varepsilon_2(b_p) = b_1$, $\varepsilon_1(b_k) = \varepsilon_2(b_r) = b_2$, $\varepsilon_1(b_l) = \varepsilon_2(b_s) = b_3$, $\varepsilon_1(b_m) = \varepsilon_2(b_t) = b_4$. По лемме 5 данные отображения продолжаются до мономорфизмов. Кроме того, выполнены равенства $\varepsilon_1(i_1(a_1)) = \varepsilon_2(i_2(a_1))$, $\varepsilon_1(i_1(b_1)) = \varepsilon_2(i_2(b_1))$ и $\varepsilon_1(i_1(b_2)) = \varepsilon_2(i_2(b_2))$. Таким образом, тройка $(V_0^4, \varepsilon_1, \varepsilon_2)$ является общим расширением алгебр \mathfrak{B} и \mathfrak{C} над \mathfrak{A} .

Во всех рассмотренных случаях удалось найти амальгаму из нужного класса, поэтому подкласс класса $\mathcal{K}(DL)$, порожденный алгеброй V_0^4 , амальгамируем. \square

Подводя итоги, получаем справедливость следующей теоремы.

Теорема 8. Существует в точности 16 слабо амальгамируемых многообразий DL -алгебр, им соответствуют следующие подклассы класса $\mathcal{K}(DL)$:

- (1) пустой; в этом случае многообразии содержит только одноэлементную алгебру и соответствует противоречивой логике For;
- (2) порожденный алгеброй V_0^1 ;
- (3) порожденный всеми алгебрами V_n^0 ($n > 0$); в этом случае многообразии $V(L)$ соответствует логике $S5$;
- (4) порожденный алгебрами V_n^0 ($n > 0$) и V_0^1 ;
- (5) порожденные алгеброй V_j^0 для $j = 1, 2$;
- (6) порожденные парой алгебр V_j^0 и V_0^1 для $j = 1, 2$;
- (7) порожденный алгеброй V_1^1 ;
- (8) порожденный парой алгебр V_1^1 и V_0^1 ;
- (9) порожденные алгеброй V_0^k для $k = 2, 3, 4$;
- (10) порожденные парой алгебр V_0^k и V_0^1 для $k = 2, 3, 4$.

В силу теорем 1 и 4 амальгамируемость многообразия DL -алгебр эквивалентна его слабой амальгамируемости. Стало быть, мы можем расширить результаты теоремы 8 следующим образом.

Теорема 9. Все многообразия теоремы 8 и только они являются амальгамируемыми многообразиями DL -алгебр.

Теорема 10. Многообразие V слабо транзитивных модальных алгебр слабо амальгамируемо тогда и только тогда, когда $V \cap V(DL)$ слабо амальгамируемо.

ДОКАЗАТЕЛЬСТВО. Пусть многообразие V слабо транзитивных модальных алгебр слабо амальгамируемо. По теоремам 4 и 5 класс простых конечно порожденных слабо транзитивных модальных алгебр совпадает с классом конечно порожденных простых DL -алгебр. Согласно теореме 3 получаем, что V имеет WAP тогда и только тогда, когда $V \cap V(DL)$ имеет WAP. \square

Таким образом, решена проблема амальгамируемости многообразий DL -алгебр. Кроме того, получен критерий слабой амальгамируемости многообразий слабо транзитивных модальных алгебр.

§ 5. Дедуктивное интерполяционное свойство в расширениях логики неравенства

Наконец, обобщим результаты предыдущих параграфов и получим ряд теорем касающихся интерполяции.

Теорема 11. *Логика L , расширяющая логику неравенства DL , обладает дедуктивным интерполяционным свойством тогда и только тогда, когда класс $K(L) = \{V_n^m \mid V_n^m \in V(L), n + m > 0\}$ является одним из следующих:*

- (1) пустой, соответствующий противоречивой логике For;
- (2) порожденный алгеброй V_0^1 ;
- (3) порожденный всеми алгебрами V_n^0 ($n > 0$), соответствующий логике S5;
- (4) порожденный алгебрами V_n^0 ($n > 0$) и V_0^1 ;
- (5) порожденные алгеброй V_j^0 для $j = 1, 2$;
- (6) порожденные парой алгебр V_j^0 и V_0^1 для $j = 1, 2$;
- (7) порожденный алгеброй V_1^1 ;
- (8) порожденный парой алгебр V_1^1 и V_0^1 ;
- (9) порожденные алгеброй V_0^k для $k = 2, 3, 4$;
- (10) порожденные парой алгебр V_0^k и V_0^1 для $k = 2, 3, 4$.

ДОКАЗАТЕЛЬСТВО. Пусть логика L расширяет логику неравенства DL и обладает дедуктивным интерполяционным свойством. По теореме 1 многообразие $V(L)$ амальгамируемо. Применяя теорему 9, получаем, что класс $\mathcal{K}(L) = \{V_n^m \mid V_n^m \in V(L), n + m > 0\}$ является одним из классов теоремы. Обратно, пусть L не имеет IPD. В силу теоремы 1 многообразие $V(L)$ DL -алгебр не амальгамируемо. Таким образом, по теореме 1 класс $\mathcal{K}(L)$ не находится среди 16 требуемых классов. \square

Теорема 12. *Логика L , расширяющая логику неравенства $wK4$, обладает WIP тогда и только тогда, когда логика $L + (A \rightarrow \Box \Diamond A)$ обладает IPD.*

ДОКАЗАТЕЛЬСТВО. Пусть логика L расширяет логику $wK4$ и обладает WIP. Тогда по теоремам 2 и 3 многообразие $V(L)$ слабо амальгамируемо и мы попадаем в условие теоремы 10. Таким образом, многообразие $V(L) \cap V(DL)$ слабо амальгамируемо. Этому многообразию соответствует логика $L + (A \rightarrow \Box \Diamond A)$, расширяющая логику DL. По теореме 1 данная логика обладает дедуктивным интерполяционным свойством IPD.

Обратно, пусть $L + (A \rightarrow \Box \Diamond A)$ обладает IPD. Данной логике соответствует многообразие $V(L) \cap V(DL)$, в силу теоремы 1 оно является амальгамируемым и, в частности, слабо амальгамируемым. По теореме 10 многообразие $V(L)$ слабо амальгамируемо, а значит, L имеет WIP. \square

Таким образом, решена проблема дедуктивной интерполяции в расширениях логики неравенства DL . Кроме того, получен критерий слабой интерполяции для расширений логики $wK4$.

За помощь в постановке задачи и консультации автор статьи выражает благодарность своему научному руководителю д.ф.-м.н. профессору Ларисе Львовне Максимовой.

ЛИТЕРАТУРА

1. *Maksimova L.* Definability and interpolation in non-classical logics // *Stud. Log.* 2006. V. 82, N 2. P. 271–291.
2. *Максимова Л. Л.* Интерполяционные теоремы в модальных логиках и амальгамируемые многообразия топобулевых алгебр // *Алгебра и логика.* 1979. Т. 18, № 5. С. 556–586.
3. *Чагров А. В.* Неразрешимые свойства расширений логики доказуемости // *Алгебра и логика.* 1990. Т. 29, № 5. С. 350–367.
4. *Chagrova A., Zakharyashev M.* Modal logic. Oxford: Oxford Univ. Press, 1997.
5. *Карпенко А. В.* Слабое интерполяционное свойство в расширениях логик $S4$ и $K4$ // *Алгебра и логика.* 2008. Т. 47, № 6. С. 705–722.
6. *Gabbay D. M., Maksimova L.* Interpolation and definability: modal and intuitionistic logics. Oxford: Clarendon Press, 2005. (Oxford Logic Guides, 46; Oxford Sci. Publ.).
7. *Максимова Л. Л.* Модальные логики и многообразия модальных алгебр: свойство Бета, интерполяция и амальгамируемость // *Алгебра и логика.* 1992. Т. 31, № 2. С. 145–166.
8. *Карпенко А. В., Максимова Л. Л.* Простые слабо транзитивные модальные алгебры // *Алгебра и логика.* 2010. Т. 49, № 3.
9. *Seegerberg K.* A note on the logic of elsewhere // *Theoria.* 1980. V. 46, N 2/3. P. 183–187.
10. *Rijke M. de* The Modal logic of inequality // *J. Symb. Log.* 1992. V. 57, N 2. P. 566–584.
11. *Эсакиа Л. Л.* Слабая транзитивность — реституция. М.: Наука, 2001. (Логические исследования; Т. 8).
12. *Maksimova L.* Restricted interpolation in modal logics // *Advances in modal logics.* London: Kings's College London Publ., 2003. V. 4. P. 297–312.
13. *Maksimova L.* On a form of interpolation in modal logic // *Bull. Symb. Log.* 2006. V. 12, N 2. P. 340. (Logic Colloq. 2005).
14. *Максимова Л. Л.* Слабая форма интерполяции в эквациональной логике // *Алгебра и логика.* 2008. Т. 47, № 1. С. 94–107.
15. *Максимова Л. Л.* Разрешимость проблемы интерполяции и родственных свойств в табличных логиках // *Алгебра и логика.* 2009. Т. 48, № 6. С. 754–792.
16. *Rautenberg W.* Splitting lattice of logics // *Arch. Math. Log.* 1980. V. 20. P. 155–159.
17. *Rautenberg W.* Klassische und nicht-classische Aussagenlogik. Wiesbaden; Vieweg: Braunschweig, 1979.
18. *Янков В. А.* О связи между выводимостью в интуиционистском исчислении высказываний и конечными импликативными структурами // *Докл. АН СССР.* 1963. Т. 151, № 6. С. 1293–1294.
19. *Максимова Л. Л.* Об одной классификации модальных логик // *Алгебра и логика.* 1979. Т. 18, № 3. С. 328–340.

Статья поступила 1 февраля 2010 г.

Карпенко Анастасия Валерьевна
Новосибирский гос. университет, механико-математический факультет,
ул. Пирогова, 2, Новосибирск 630090
karpenko@post.nsu.ru