

МОДЕЛЬНАЯ ПОЛНОТА ТЕОРИИ И ОЦЕНКА ФОРМУЛ

В.А. ЛЮБЕЦКИЙ

А.Макинтайр в [1] рассматривает специальные модельно полные теории, которые он определяет тем условием, что приводящая E -формула не содержит отрицаний (такие теории он назвал позитивно модельно полными). Например, такова теория полей, в которой $x \neq 0$ можно заменить на $\exists z (x \cdot z = 1)$. Для языка теории колец это то существо единственный пример. Вероятно поэтому автор работы [1], приводя основную теорему из [1] также в [2, с. 175], делает это только для теории полей.

В [1, с. 88] говорится: "Мы хотели бы увидеть расширение вышеуказанного метода на некоммутативные бирагулярные кольца". В [2] эта задача расширяется следующим образом: "Будут ли иметь модельный компаньон теории некоторых естественных булевых расширений?...булево расширение является структурой сечений пучка над булевым пространством". Булево пространство - это вполне несвязный компакт (стоуново пространство).

В этой заметке приводятся некоторые ответы на вопросы А.Макинтайра, устанавливается связь между некоторыми традиционными вопросами теории алгебраических систем и гейтингвозначным (нестандартным в широком смысле) анализом.

В [1] параллельно с языком теории колец рассматривается и общий язык 1-го порядка, включающий язык теории колец, а также и общие пучки (накрывающие пространства) над стоуновыми пространствами X . При этом, естественно, на атомарные предикаты этого более широкого языка в той или иной форме налагаются условия, делающие их похожими на предикат $=$, а от выбора пучка мало что зависит. В этой заметке мы ограничимся языком теории колец и соответственно пирсовским пучком для произвольного кольца (ассоциативного и с 1). Аналогично только что упомянутому обобщению в [1] наши результаты также переносятся на общие языки и пучки над X , в том числе на пучки над не стоуновым пространством. В таком виде они появятся в другой работе автора.

Напомним, что любое кольцо K изоморфно кольцу (и далее отождествля-

ется с ним) всех глобальных непрерывных сечений пучка \mathcal{F} , определенного на топологии \mathcal{T} стоунова пространства $X = X(K)$ булевой алгебры $B = B(K)$ всех центральных идемпотентов кольца K (вместо B пишут и $\text{Idc}K$). При этом слой (локализация) K_ρ пучка \mathcal{F} (соответственно кольца K) над точкой $\rho \in X$ (ρ - простой идеал в B) определяется как $K/\bar{\rho}$, где $\bar{\rho} \subseteq \rho \cdot K$. Запись $\{K_\rho\} \models \varphi$ означает общезначимость φ во всех слоях (локализациях) кольца K . При желании здесь и далее можно не упоминать о пучках, говоря только о кольце K и семействе его фактор-колец K_ρ , также как можно не упоминать о топологии \mathcal{T} и пространстве $X(K)$, оперируя только в терминах, относящихся к $B(K)$.

Прежде всего еще раз сформулируем задачу. Пусть T - теория в языке колец, включающая аксиомы колец и аксиому $0 \neq 1$ и имеющая модельный компаньон T^* . Хотя это не существенно, но удобнее считать, что $T \subseteq T^*$.

Образует $\mathcal{K} = \{K \mid \{K_\rho\} \models T\}$ и $\mathcal{K}^* = \{K \mid \{K_\rho\} \models T^*, K \models \varphi_1 \wedge \dots \wedge \varphi_m\}$, где $m \geq 0$ и формулы $\varphi_1, \dots, \varphi_m$ зависят только от класса \mathcal{K} . Ограничимся здесь случаем, когда $m=3$ и $\varphi_1 = \forall k \exists e_0 \forall t \forall e \exists t_1 \exists t_2 (e_0^2 = e_0 \wedge e_0 t = t e_0 \wedge (e^2 = e \wedge e t_1 = t_1 e \wedge e k = 0 \Rightarrow e \leq e_0) \wedge (e^2 = e \wedge e t_2 = t_2 e \wedge e \leq e_0 \Rightarrow e k = 0))$

хорнова формула, выражающая свойство "нормальности" кольца K , $\varphi_2 = \forall e \exists t \times \exists e_0 \forall t_1 (e^2 = e \wedge e t = t e \Rightarrow e_0^2 = e_0 \wedge e_0 t_1 = t_1 e_0 \wedge (e_0 = 0 \Rightarrow 0 = 1) \wedge (e_0 = e \Rightarrow 0 = 1) \wedge$

$\wedge (e = 0 \vee e_0 = e) -$ формула, выражающая безатомность кольца K (или, что то же самое, безатомность булевой алгебры $B(K)$ или отсутствие изолированных точек в $X(K)$).

Эта не хорнова формула может быть заменена эквивалентным ей списком хорновых формул, так как класс $\{K \mid K \models \varphi_2\}$ замкнут относительно фильтрованных произведений. Наконец, $\varphi_3 = \forall e \forall t (e^2 = e \Rightarrow e t = t e) -$ хорнова формула, выражающая абелевость кольца K .

Мы покажем (следствие "6" к предложению 2), что каждая аксиома класса \mathcal{K}^* вида $\{K_\rho\} \models \varphi$, где $\varphi \in T^*$, эквивалентна аксиоме вида $K \models \varphi'$, где φ' - хорнова формула. Поэтому класс \mathcal{K}^* аксиоматизируем и, более того, хорнов. При одном условии на класс \mathcal{K}^* он модельно полон (теорема 2), т.е. его теория

$\text{Th } \mathcal{K}^*$ модельно полна. При одном условии на теорию T^* класс \mathcal{K} вложим в класс \mathcal{K}^* , т.е. $\forall K \in \mathcal{K} \exists L \in \mathcal{K}^*, K \subseteq L$ (теорема 3). Поэтому класс

\mathcal{K}^* - хорнов модельный компаньон для класса \mathcal{K} . (Естественно, класс \mathcal{K}^* называется модельным компаньоном для класса \mathcal{K}^* , если эти классы взаимно вложимы и класс \mathcal{K}^* модельно полон, т.е. $\forall K, L \in \mathcal{K}^*, K \subseteq L \Rightarrow$

$\Rightarrow K \subseteq L$). Поэтому если класс \mathcal{K} аксиоматизируем, то $\text{Th } \mathcal{K}^*$ - хорнов модельный компаньон для теории $\text{Th } \mathcal{K}$ (теорема 4). В этой же теореме для

любого (не обязательно аксиоматизируемого) класса K указывается плотный хорново аксиоматизируемый подкласс, определяемый как класс всех моделей теории T' (которая канонически определяется по произвольной исходной теории T), для которого класс \mathcal{K}^* - модельный компаньон, т.е. класс \mathcal{K}^* - модельный компаньон класса $Mod T'$ или, другими словами, теория T/\mathcal{K}^* - хорнов модельный компаньон для теории T' .

Запасемся двумя формулами: $\Phi_4 = \forall e (e^2 = e \Rightarrow e = 0ve = 1)$ - "без идемпотентов" и $\Phi_5 = \forall e \exists t (e^2 = e \wedge et = te \Rightarrow e = 0ve = 1)$ - "неразложимое".

В заключение постановки задачи заметим, что указанный способ задания класса \mathcal{K} основан на традиционном подходе к изучению алгебраических систем, в рамках которого алгебраическая система рассматривается с точки зрения семейства всех ее локализаций. С этой точки зрения такой способ задания класса универсален.

Упомянутое выше условие на \mathcal{K}^* таково (соответствующий термин, как и приводимые ниже другие термины, условен и относится только к этой заметке). Класс колец \mathcal{R} назовем булево абсолютным, если для любого $K \in \mathcal{R}$ выполняется $\forall L \in \mathcal{R} (K \subseteq L \Rightarrow \forall e, \epsilon \in B(L) (e, \epsilon \neq 0 \Rightarrow \exists \rho, \epsilon \in \rho, (L) \cap K \subseteq (\rho, \epsilon) \cap K)$, т.е. на плотном в $X(L)$ множестве точек ρ , выполняется $\bar{\rho} \cap K = \overline{\rho \cap K}$. Смысл

этого условия можно пояснить так. Мы собираемся рассматривать расширения $K \subseteq L, K, L \in \mathcal{R}$, т.е. на языке накрывающих пространств рассматривать сюръективную непрерывную функцию $f: X(L) \rightarrow X(K), f(\rho) = \rho \cap B =$

$$= \rho \cap K \text{ и семейство гомоморфизмов } \bar{f}_\rho: K_\rho \rightarrow L_\rho, \bar{f}_\rho([k]_\rho) = [k]_{\rho},$$

Вложению K в L соответствует вложение накрывающих пространств

$$(X(K), E(K)) \rightarrow (X(L), E(L)) \text{ вида } \langle f, \{\bar{f}_\rho \mid \rho \in X(L)\} \rangle. \text{ Ядро гомоморфизма } \bar{f}_\rho,$$

для произвольной точки $\rho \in X(L)$ равно $\{[k]_\rho \mid k \in K, k \in \bar{\rho}\}$ и наше условие

означает в точности, что плотное по ρ множество гомоморфизмов \bar{f}_ρ состоит из мономорфизмов. Иными словами, в булево абсолютном классе вложение K в L индуцирует вложения K_ρ в L_ρ для плотного множества точек ρ , где $\rho = f(\rho), \rho \in X(L)$.

Например, если \mathcal{R} - класс бирегулярных колец, т.е. $\forall k \exists v \in B(K) \langle k \rangle = v \cdot K$, то $\mathcal{R} = \{K \mid \{K_\rho\} \models \text{"простое кольцо"}\}$; при этом K - заведомо нормальное кольцо, а \mathcal{R}_0 - булево абсолютный класс (здесь $\langle k \rangle$ - главный

идеал). Причем в качестве соответствующего плотного множества точек ρ можно выбрать все $X(L)$.

Второе упомянутое выше условие (на T^*) состоит в том, что T^* - вполне закрытая теория. Обозначим $X_i(K)$ множество всех собственных идеалов в $B(K)$. Отметим, что $\bar{q} = q \cdot K$ - идеал в K для любого $q \in X_i(K)$, и можно положить $K_q \cong K \mid \bar{q}, X(K) \subseteq X_i(K)$. Теорию T назовем закрытой, если любая ее модель вкладывается в такую ее модель F , что $\{F_\rho\} \models T$.

Вполне (тотально) закрытой назовем закрытую теорию T , для которой выполняется еще одно условие $F \models \phi_4 \wedge \phi_5$ (соответственно для любой ее модели F выполняется $\{F_q \mid q \in X, (F)\} \models T$). Например, если $T \vdash \phi_4$, то теории T вполне закрытая и тотально закрытая; если $T \vdash \phi_5$, то T - тотально закрытая. Теорию T назовем нормально (абелево) закрытой, если она закрытая и соответствующее F обладает свойством $F \models \phi_4$ (соответственно $F \models \phi_5$). Например, даже условие $T \vdash \phi_4$ выполняется для класса \mathcal{R} строго риккартовых колец, который задается в виде $\mathcal{R} = \{K \mid \{K_p\} \models \forall k, t (k \cdot t = 0 \Rightarrow k = 0 \vee t = 0), K \models \phi_4\}$. Для другого класса \mathcal{R} абелевых регулярных колец, который задается в виде $\mathcal{R} = \{K \mid \{K_p\} \models \text{"тело"}\}$, выполняются сразу оба условия: это булево абсолютный класс и $T \vdash \phi_4$. Напомним, что строгая риккартовость характеризуется условием $\forall k \exists e \in B(K), k^* = e \cdot k$, где k^* - правый аннулятор элемента k кольца K ; абелевость - это свойство ϕ_5 , а регулярность понимается по Нейману.

Напомним основное в гейтингговозначном анализе определение оценки (для случая языка колец и топологии \mathcal{J} в $X(K)$): $[k=t] = U\{e \in B(K) \mid e \cdot k = e \cdot t\} = \{p \in X(K) \mid k(p) = t(p)\}$ (отметим, что нормальность кольца K эквивалентна тому, что $[k=t] \in B(K), \forall k, t \in K$). Далее, $[\varphi \vee \psi] = [\varphi] \cup [\psi]$ (также для \wedge и \cap), $[\neg \varphi] = {}^{\circ}C[\varphi]$, где ${}^{\circ}C$ - внутренность дополнения, $[\exists x \varphi] = U\{[\varphi(k)] \mid k \in K\}$, $[\forall x \varphi] = \cap\{[\varphi(k)] \mid k \in K\}$, где ${}^{\circ}\cap$ - внутренность пересечения. Ясно, что $[\varphi(k_1, \dots, k_n)] \in \mathcal{J}$ (параметры всегда из K).

Конечно, у разных колец разные оценки. Аналогично определяется оценка для языка ZF , при этом параметры пробегает $V^{\mathcal{J}}$. Можно везде заменить \mathcal{J} на произвольную гейтинггову алгебру \mathcal{Q} . В напоминание об \mathcal{Q} иногда пишут $[\cdot]_{\mathcal{Q}}$, а в напоминание о K иногда пишут $[\cdot]_K$. Связь языков теории колец и языка ZF и соответствующих им оценок выражается в следующем. По K определяется объект $K' \in V^{\mathcal{J}}$ и перевод формул φ языка теории колец с параметрами k_i из K в формулы φ^v языка ZF с параметрами p_{k_i} из K' (в смысле $[p_{k_i} \in K'] = 1$), при котором $[\varphi(k_1, \dots, k_n)]_K = [\varphi^v(p_{k_1}, \dots, p_{k_n})]_{\mathcal{J}}$. А именно, $p_k : K \rightarrow \mathcal{J}, p_k(t) = [k=t]$, где t пробегает K ; $K' : \{p_k \mid k \in K\} \rightarrow \{1\}, + : \{<p_k, p_t, p_{k+1}>_{\mathcal{Q}} \mid k, t \in K\} \rightarrow \{1\}$ (аналогично определяется \cdot). Теперь перевод $\varphi \mapsto \varphi^v$ ясен: $k \mapsto p_k, + \mapsto +', \cdot \mapsto \cdot', x \mapsto (x \in K')$. Все это подробнее см., например, в [3], а также ниже в предложении 5. Обычно p_k обозначает просто k и v опускают, т.е. вместо $[\varphi^v(p_{k_1}, \dots, p_{k_n})]_{\mathcal{J}}$ пишут $[\varphi(k_1, \dots, k_n)]_{\mathcal{J}}$. Напомним, что $\hat{f}^{\mathcal{Q}} = \{g \in V^{\mathcal{Q}} \mid [g \in f]_{\mathcal{Q}} = 1\}$, где 1 - единица в \mathcal{Q} [3].

ПРЕДЛОЖЕНИЕ 1. Если K - нормальное кольцо и $\{K_p\} \models T$, где T - модельно полная теория, то для любой формулы φ выполняются два свойства: $[\varphi(k_1, \dots, k_n)]_K = \{\rho \in X(K) \mid K_p \models \varphi(k, \rho), \dots, k_n(\rho)\}$ и $[\varphi(\bar{k})]_K$ - открыто-замкнутое множество, где $k_1, \dots, k_n \in K$.

ДОКАЗАТЕЛЬСТВО. Для атомарной формулы $[k=t] = e_0$, где e_0 из определения нормальности для элемента $k-t$. Для связок \vee, \wedge, \neg все очевидно. Для связки \exists заметим $[\exists x \varphi] = \{\rho \in X \mid K_p \models \exists x \varphi\}$. Используя модельную полноту для формулы $\neg \exists x \varphi$, получаем приводящую \mathcal{E} -формулу и по нормальности кольца оценка $[\exists x \varphi]$ открыто-замкнута. Для связки \forall заметим $[\forall x \varphi] \subseteq \{\rho \in X \mid K_p \models \forall x \varphi\} \subseteq \bigcap \{[\varphi(k)] \mid k \in K\}$ и учтем, что $\{\rho \in X \mid K_p \models \exists x \neg \varphi\}$ открыто-замкнуто.

СЛЕДСТВИЕ 1. Если T - позитивно модельно полная теория, то K - нормальное кольцо (т.е. условие нормальности в предложении 1 можно опустить для такой T).

Это следствие по существу отмечается в [1]. Без специальных предположений о теории T равенство из предложения 1 неверно даже в форме $[\varphi] = 1 \iff \{K_p\} \models \varphi$. Поэтому оценка является инструментом, не сводящимся к рассмотрению множества $\{\rho \in X(K) \mid K_p \models \varphi\}$. Однако нам понадобится следующее

СЛЕДСТВИЕ 2. Пусть φ в предваренной нормальной форме. Если $[\varphi]_K = 1$, то $\{K_p\} \models \varphi$.

ДОКАЗАТЕЛЬСТВО. Для бескванторной φ проверим более сильное: $\rho \in [\varphi] \Rightarrow K_p \models \varphi$. По определению, $\rho \in [k=t] \Rightarrow K_p \models k(\rho) = t(\rho)$ и $\rho \in [k \neq t] \Rightarrow K_p \models k(\rho) \neq t(\rho)$. Для связок \vee, \wedge очевидно. Для \exists используем достижимость (т.е. в сущности компактность X , а для \forall - вялость пучка (т.е. в сущности эпиморфность $K \rightarrow K_p$)).

ЗАМЕЧАНИЕ. Можно заменить 1 на любое открыто-замкнутое множество. Нормальность формулы φ состоит в том, что отрицания находятся только при атомарных формулах. Если K - нормальное кольцо, то для бескванторной формулы, как бы не располагались отрицания, верно $[\varphi] = \{\rho \in X \mid K_p \models \varphi\}$.

ПРЕДЛОЖЕНИЕ 2. Пусть $\varphi(k_1, \dots, k_n)$ - любая формула в предваренной дизъюнктивной форме в языке колец, а $\varphi'(k_1, \dots, k_n)$ получается из φ переносом кванторной приставки Q , имеющейся в φ , а затем присписыванием $\exists \bar{e}_s \forall t \forall e_0 \exists t_1 [e_1^2 = e_1 \wedge e, t = te, \wedge \dots \wedge \prod_s (1 - e_s) = 0 \wedge e, k_1 = e, t, \wedge \dots \wedge (e_0^2 = e_0 \wedge e_0 t_1 = t_1 e_0 \wedge e_0 k_2 = e_0 t_2 \Rightarrow e_0 \leq 1 - e_1) \wedge \dots]$. Тогда $[\varphi(\bar{k})]_K = 1 \iff K \models \varphi'(\bar{k})$, где $\bar{k} \in K$.

ДОКАЗАТЕЛЬСТВО. Мы считаем, что бескванторная часть φ вида $\bigvee_s \psi_s$. Тогда равенство $\bigcup_s [\psi_s(\bar{k})]_K = 1$ эквивалентно существованию такого на-

бора $\{e_s\} \subseteq \mathcal{B}(K)$, что $e_s \leq [\psi_s(\bar{k})]_K$ и $\bigcup_s e_s = 1$. Последнее и записано вышеуказанной формулой (где $k_1 = t_1$ - одно из равенств, а $k_2 \neq t_2$ - одно из неравенств, входящих в ψ_s). Если \mathcal{Q} начинается с \exists , то используем достижимость на открыто-замкнутом множестве. Случай, когда \mathcal{Q} начинается с \forall , очевиден.

ЗАМЕЧАНИЕ. В предложении 2 можно \mathcal{F} заменить на любое открыто-замкнутое множество, а от пучка и \mathcal{F} в сущности нужна только достижимость. Такое же предложение верно и для других языков. Семантика связки \forall обычно вызывает наибольшие трудности - предложение 2 сводит ее к хорновой формуле. Тип φ' легко описывается по типу φ . Выразимость этого и ряда других предикатов (см. в частности предложение 6 ниже) означает, что теория вынуждения выражается внутренним образом в языке колец, что дает обычные следствия этой теории.

Переход $T \mapsto T'$, где по определению $T' = \{\varphi \mid \varphi \in T\}$, часто бывает полезен. Аксиомы теории T' легко выписываются по аксиомам теории T .

С л е д с т в и е. а) Если произвольная теория описана с помощью любого набора суждений вида $[\varphi(\bar{k})]_K = 1$, то она аксиоматизируема и даже хорнова.

б) Если $\mathcal{K} = \{K \mid \{K_p\} \models T, K \models \varphi\}$, где T модельно полна, то класс \mathcal{K} хорново аксиоматизируем, а именно $\mathcal{K} = \{K \mid K \models T', K \models \varphi\}$. В частности, класс \mathcal{K}^* хорново аксиоматизируем.

ДОКАЗАТЕЛЬСТВО. б) В одну сторону используем предложение 1, а в обратную - следствие 2 к предложению 1.

ТЕОРЕМА 1. Если $\mathcal{K} = \{K \mid \{K_p\} \models T, K \models \varphi\}$, где T - АЕ-теория (или при отсутствии условия $K \models \varphi$ АЕ - позитивная теория), то класс \mathcal{K} хорново аксиоматизируем, а именно $\mathcal{K} = \{K \mid K \models T', K \models \varphi\}$.

ДОКАЗАТЕЛЬСТВО. Известно [3, с. 368], что при этих условиях соотношение $\{K_p\} \models \varphi$ эквивалентно $[\varphi]_{\mathcal{F}} = 1$. Затем пользуемся предложением 2. Отсюда получается и следствие "б" к предложению 2, так как модельно полная теория - это АЕ-теория.

Расширяет теорему А.Накинтайра, о которой говорилось в начале заметки, следующая

ТЕОРЕМА 2. Если \mathcal{K}^* - булево абсолютный класс, то он модельно полон.

ЛЕММА. Для любого $K \in \mathcal{K}^*$ и любой примитивной формулы ψ с параметрами из K существует формула ψ_0 с теми же параметрами, эквивалентная $\exists \bar{k} \psi$ в любом расширении $L \supseteq K$, $L \in \mathcal{K}^*$, которая имеет вид $\psi_0 = \exists \bar{k} \bigvee \bigvee_{e_0} \psi_0$, где блок \bar{k} пробегает L , после него может встретиться конъюнкция (в чем преобладает знак \bigvee), а e_0 - специальная перечисленная в $\mathcal{B}(L)$ и ψ_0 - конъюнкция атомарных формул и формул, являющихся импликацией двух атомарных формул.

ДОКАЗАТЕЛЬСТВО. Как и в [1], по ψ образуем ψ_0 -подформулы ψ , содержащие все равенства из ψ и одно неравенство из ψ (можно считать,

что ψ среди неравенств содержит и $0 \neq 1$). В [1] по существу доказано, что при условии нормальности и безотности L выполняется (далее везде с учетом предложения 1): $(L \models \psi) \Leftrightarrow (\forall e ([\psi_e]_L \neq \emptyset \wedge \bigcup_e [\psi_e]_L = X))$. Поэтому $(L \models \neg \psi) \Leftrightarrow (\exists e ([\psi_e]_L = \emptyset) \vee (\bigcup_e [\psi_e]_L < X))$, где вместо \emptyset и X пишем 0 и 1 .

Первый дизъюнктивный член можно переписать эквивалентным образом последовательно так: $\exists e ([\neg \psi_e] = 1)$, по модельной полноте теории T^* найдется E -формула ψ'_e с бескванторной частью $\bigvee_s \psi_{es}$, эквивалентная $\neg \psi_e$ в моделях для T^* , т.е. $\exists e ([\psi'_e] = 1)$, по достижимости [•] на открыто-замкнутом множестве получаем $\exists e \exists \bar{k} (\bigcup_s [\psi_{es}] = 1)$, с учетом абелевости $\exists \bar{k} \exists \bar{e}_s \forall e_0 [e_0^2 = e_0 \wedge \dots \wedge \prod_s (1 - e_s) = 0 \wedge e_{e_1} \cdot k_1 = e_{e_1} t_1 \wedge \dots \wedge (e_0 k_2 = e_0 t_2 \Rightarrow e_0 \leq 1 - e_{e_1}) \wedge \dots]$, где $k_1 = t_1$ - одно из равенств, а $k_2 \neq t_2$ - одно из неравенств, входящих в ψ_{e_1} .

Аналогично, для второго дизъюнктивного члена: $\exists \rho \in X \forall e (\rho \notin [\psi_e], \exists \rho \in X (\rho \in [\neg \psi_e]), [\neg \psi_e] > 0, \exists e \in B (e \neq 0 \wedge [\neg \psi_e] \geq e))$, по модельной полноте T^* найдется E -формула ψ_1 с бескванторной частью $\bigvee_s \psi_{1s}$, для которой $\exists e \in B (e \neq 0 \wedge [\psi_1] \geq e)$, по достижимости [•] на открыто-замкнутом множестве получаем $\exists \bar{k} \exists e \in B (e \neq 0 \wedge \bigcup_s [\psi_{1s}] \geq e)$, по абелевости $\exists \bar{k} \exists e \forall e_0 [e^2 = e \wedge e \neq 0 \wedge e \cdot k_1 = e t_1 \wedge \dots \wedge (e_0 k_2 = e_0 t_2 \Rightarrow e_0 \leq 1 - e) \wedge \dots]$, где $k_1 = t_1$ и $k_2 \neq t_2$ из ψ_{11} .

ДОКАЗАТЕЛЬСТВО теоремы 2. Пусть $K \subseteq L, K, L \in \mathcal{X}^*$. Мы хотим перенести $\neg \psi$ из K в L . По лемме $\neg \psi$ в K и в L эквивалентны одной и той же формуле (с теми же параметрами) ψ_1 . Поэтому достаточно перенести ψ_1 из K в L , т.е. перенести $\forall e_0 \psi_0$, точнее перенести импликацию. Это требует усилия, так как $B(L)$ может быть шире $B(K)$; за счет абелевости $B(K) \subseteq B(L)$. Дано, что $K \models \forall e_0 (e_0 k = 0 \Rightarrow e_0 \leq e)$, где $k, e \in K$. Нужно доказать $L \models \forall e_0 (e_0 k = 0 \Rightarrow e_0 \leq e)$.

Допустим, что $e_0 k = 0, e_0 \in B(L)$ и $e_0 \cap (1 - e) \neq \emptyset$. По условию выберем $\rho, e_0 \cap (1 - e)$, для которого $\bar{\rho} \cap K \subseteq \bar{\rho}$, где $\rho = \bar{\rho} \cap K$. Тогда $(1 - e_0) \cdot k = k$ и $k = e_0 \cdot k$, где $e_0 \in \rho$. Поэтому $(1 - e_0) \notin \rho$, и $(1 - e_0) \cdot k = 0, (1 - e_0) \in B(K)$, т.е. $(1 - e_0) \leq e, e \in \rho$, и $(1 - e) \in \rho$. Противоречие.

Теперь рассмотрим условия, обеспечивающие вложимость класса \mathcal{X} в класс \mathcal{X}^* .

ТЕОРЕМА 3. а) Если T^* нормально закрыта, то \mathcal{X} вкладывается в $\{K \mid \{K_\rho\} \models T^*, K \models \phi_1 \wedge \phi_2\}$.

б) Если теория T^* вполне закрыта, то \mathcal{X} вкладывается в \mathcal{X}^* .

ДОКАЗАТЕЛЬСТВО. Пусть $K \in \mathcal{K}$ и, следовательно, K -подпрямое произведение в $\prod_p K_p$, где все K_p - модели теории T . По условию каждое K_p вкладывается в какое-то F^p , где $F^p \models T^*$. В качестве F^p выберем именно те модели для T^* , о которых говорится в определении закрытой теории.

Обозначим X_0 канторовский дисконтинуум (вполне несвязный, сепарабельный, метризуемый компакт без изолированных точек). В каждом F^p фиксируем дискретную топологию. Мы проверим, что все кольца $\overline{F^p} = C(X_0, F^p)$ принадлежат тому классу, в который нужно вложить K . Эти кольца состоят из всех кусочно постоянных F^p -значных функций на X_0 .

В соответствии со следствием к предложению 2 все упомянутые в проверяемой теореме классы хорновы, а потому замкнуты относительно произведений. Поэтому $\prod_p \overline{F^p}$ принадлежит нужному классу и $K \rightarrow \prod_p K_p \rightarrow \prod_p F^p \rightarrow \prod_p \overline{F^p}$, что и требуется доказать.

Итак, рассмотрим кольцо $\overline{F} = C(X_0, F)$, где $F \models T^*$ и F обладает свойством из определения закрытой теории. Верно, что $B(\overline{F}) = C(X_0, B(F))$ и $\langle x_0, \rho_0 \rangle = \{f \in B(\overline{F}) \mid f(x_0) \in \rho_0\}$ - простой идеал в $B(\overline{F})$ для любых $x_0 \in X_0$ и $\rho_0 \in X(F)$. Любая точка из $X(\overline{F})$ имеет такой вид, т.е. символически $X(\overline{F}) = X_0 \times X(F)$, так как для $\rho \in X(\overline{F})$ существует $x_0 \in X_0$, для которого $\rho_0 = \{f(x_0) \mid f \in \rho\}$ не содержит единицу из $B(F)$ (иначе $\{\{x_0 \in X_0 \mid f(x_0) = 1\} \mid f \in \rho\}$ - открытое покрытие X_0 , а подпокрытие приводит к таким $f_1, \dots, f_n \in \rho$, что $f_1 \vee \dots \vee f_n \in \rho$ и $f_1 \vee \dots \vee f_n \equiv 1$ - противоречие). Такое ρ_0 - простой идеал в $B(F)$. Поэтому $\rho \subseteq \langle x_0, \rho_0 \rangle$, в силу максимальной ρ это возможно только, если $\rho = \langle x_0, \rho_0 \rangle$.

Далее, $\langle x_0, \rho_0 \rangle = \{f \in \overline{F} \mid f(x_0) \in \rho_0\}$, где $\overline{\rho_0} = \rho_0 \cdot F$, а $\overline{\langle x_0, \rho_0 \rangle} = \langle x_0, \rho_0 \rangle \cdot \overline{F}$. Поэтому $(\overline{F})_{\langle x_0, \rho_0 \rangle} = \overline{F} / \langle x_0, \rho_0 \rangle = \overline{F} / \overline{\rho_0} = \overline{F} / \rho_0$, где ρ_0 пробегает $X(F)$. По условию для всех F_{ρ_0} выполняется $F_{\rho_0} \models T^*$, отсюда $\{(\overline{F})_{\langle x_0, \rho_0 \rangle}\} \models T^*$. Проверим нормальность \overline{F} . Если $f \in \overline{F}$, то положим $e_0(x) = 1$, если $f(x) = 0$, и $e_0(x) = e_i$, где e_i - элемент из F , соответствующий в силу нормальности F элементу $f(x) \neq 0$ из F ; такое e_0 удовлетворяет определению нормальности для f в \overline{F} . Допустим, f - атом в \overline{F} . Хотя бы одна "ступенька" для f , например $f(x_0)$, отлична от 0. Эта ступенька над открыто-замкнутым множеством, содержащим хотя бы две различные точки. Удаляя одну из них вместе с ее окрестностью, получаем, что f не атом. (Абелевость \overline{F} сразу вытекает из абелевости F .)

ЗАМЕЧАНИЕ. Фактически в теореме 3 от модельной полноты T^* использовались только два свойства: замкнутость относительно произведений и модельная вложимость T в T^* .

Соединяя теоремы 2 и 3, получаем следующую теорему. Пусть аксиомы T пишутся в предваренной дизъюнктивной форме. Напомним, что $T' = \{\varphi' \mid \varphi \in T\}$ (φ' явно строится по φ согласно предложению 2). Такое T' - хорнова теория. По следствию 2 к предложению 1 $[\varphi] = 1 \Rightarrow \{K_p\} \models \varphi$, т.е. любая модель теории T' содержится в \mathcal{K} . С учетом предложения 1 получаем

$$T' \subseteq Th \mathcal{K}^* \text{ и } \mathcal{K}^* \subseteq Mod(T') \subseteq \mathcal{K}.$$

ТЕОРЕМА 4. Если \mathcal{K}^* - булево абсолютный класс и теория T^* вполне закрыта, то $Th \mathcal{K}^*$ - хорнов модельный компаньон для теории T и (в случае аксиоматизируемости класса \mathcal{K}) для теории $Th \mathcal{K}$.

СЛЕДСТВИЕ 1. Если \mathcal{K} - аксиоматизируемый подкласс класса всех бирегулярных колец и T^* абелево закрыта, то $Th \mathcal{K}^*$ - хорнов модельный компаньон для $Th \mathcal{K}$.

СЛЕДСТВИЕ 2. Если \mathcal{K} - аксиоматизируемый подкласс класса абелевых регулярных колец, то $Th \mathcal{K}^*$ - хорнов модельный компаньон для $Th \mathcal{K}$.

В [1] рассматривается как раз случай, когда \mathcal{K} - класс всех коммутативных регулярных колец (это и есть аксиомы для $Th \mathcal{K}$); такие кольца, конечно, абелевы регулярные кольца. Тогда ясно, что T - теория полей, а T^* - теория алгебраически замкнутых полей. Чтобы по указанной выше методике выписать аксиомы для $Th \mathcal{K}^*$, нужно заметить, что абелевость и нормальность обеспечиваются уже "специальными аксиомами" $\{K_p\} \models T^*$. Поэтому остаются φ_2 (безатомность) и еще переводы для двух аксиом "поле" и "алгебраически замкнутое". В соответствии с предложением 2 образуем φ' и получаем соответственно в точности "регулярное" и "алгебраически замкнутое". Это и есть аксиомы для теории $Th \mathcal{K}^*$, указанные в [1] и ряде других работ. Таким образом, мы указываем общий способ вычисления соответствующих аксиом. Отметим, что можно явно указать, в какой класс формул мы попадаем при переходе $T \mapsto T'$ для многих T .

СЛЕДСТВИЕ 3. Если \mathcal{K} - аксиоматизируемый подкласс класса всех строго риккартовых колец, а \mathcal{K}^* - булево абсолютный класс, то $Th \mathcal{K}^*$ - хорнов модельный компаньон для $Th \mathcal{K}$.

ДОКАЗАТЕЛЬСТВО. В этом случае все слои без делителей нуля и, следовательно, без идемпотентов.

ЗАМЕЧАНИЕ. Класс $\mathcal{L} = \{K_p \mid K \in \mathcal{K}, K \models \varphi_1 \wedge \varphi_2 \wedge \varphi_3, \rho \in X(K)\}$, где $T \vdash \varphi_4$, аксиоматизируется теорией T .

ДОКАЗАТЕЛЬСТВО. По определению класса \mathcal{K} выполняется $K_p \models T$. Если $F \models T$, то кольцо $\bar{F} = C(X_0, F)$ имеет все слои, изоморфные F , т.е. $\bar{F} \in \mathcal{K}$. Кроме того, \bar{F} - нормальное, безатомное и абелево. Поэтому $\bar{F} \in \mathcal{L}$. (Аналогичное верно для случая $T \vdash \varphi_5$.)

Приведем критерий вложимости класса $\mathcal{X} = \{K \mid \{K_p\} \models T\}$ в какой-то класс

$\mathcal{X}_1 = \{K \mid \{K_p\} \models \mathcal{T}_1\}$, не предполагающий модельную полноту теории \mathcal{T}_1 . Напомним, что объект K' определялся перед предложением 1. Существенное замечание состоит в том, что для нормального кольца K объект $K' \in \mathcal{V}^B$ и, следовательно, $K' \in (\mathcal{V}^B \cap \mathcal{V}^{\mathcal{T}})$, где $B = B(K)$ - дедекиндово пополнение $B = B(K)$. Такое B можно отождествить с алгеброй регулярных открытых множеств в $X(K)$. Это такие множества $\emptyset \in \mathcal{T}(K)$, для которых $\emptyset = \alpha(\emptyset)$, где α - операция, состоящая в вычислении внутренности замыкания, т.е. $\alpha = \uparrow\uparrow$, где $\uparrow = \circ C$ - псевдодополнение. Поэтому можно судить о свойствах K и с точки зрения $[\cdot]_B$, и с точки зрения $[\cdot]_{\mathcal{T}}$. В принципе пара $\langle \mathcal{T}, B \rangle$ соответствует гёделевскому негативному переводу формул. Изложим это подробнее.

Пусть две полные гейтинговы алгебры \mathcal{Q}_1 и \mathcal{Q}_2 сравнимы в том смысле, что $B \subseteq \mathcal{Q}_1 \subseteq \mathcal{Q}_2$ или $B \subseteq \mathcal{Q}_2 \subseteq \mathcal{Q}_1$. Будем писать $\mathcal{Q}_1 \leq \mathcal{Q}_2$, если $u \vee_{\mathcal{Q}_1} v = u \vee_{\mathcal{Q}_2} v$, $u \wedge_{\mathcal{Q}_1} v = u \wedge_{\mathcal{Q}_2} v$ и $\uparrow_{\mathcal{Q}_1} u = \uparrow_{\mathcal{Q}_2} u$, $\vee_{\mathcal{Q}_1} u_i \leq \vee_{\mathcal{Q}_2} u_i$, $\wedge_{\mathcal{Q}_1} u_i \leq \wedge_{\mathcal{Q}_2} u_i$. А также писать $\mathcal{Q}_1 \leq \mathcal{Q}_2$, если $\mathcal{Q}_1 \leq \mathcal{Q}_2$ и для связки \uparrow выполняется более сильное $\uparrow_{\mathcal{Q}_1} u = \uparrow_{\mathcal{Q}_2} u$.

Например, $\mathcal{T}(K) \leq B(K)$ (хотя $B(K) \subseteq \mathcal{T}(K)$) и, кроме того, в этом случае $\wedge_B = \wedge_{\mathcal{T}}$. Другой содержательный пример таков. Хорошо известно, что для любой полной гейтинговой алгебры \mathcal{Q} определяется такая полная булева алгебра $B(\mathcal{Q})$, для которой $\mathcal{Q} \subseteq B(\mathcal{Q})$ и $\mathcal{Q} \leq B(\mathcal{Q})$, кроме того, в этом случае $\vee_{\mathcal{Q}} = \vee_B$ (в стоуновой реализации алгебры \mathcal{Q} объявляются открытыми дополнения открытокомпактных множеств).

Если $B \subseteq \mathcal{Q}$ и \mathcal{Q} -полная гейтингова алгебра, то положим $[k=t]_{\mathcal{Q}} = \vee_{\mathcal{Q}} \{e \in B \mid e \cdot k = e \cdot t\}$. Эта оценка продолжается на класс всех формул $\varphi(k_1, \dots, k_n)$, где $k_1, \dots, k_n \in K$, точно так же, как в случае $\mathcal{Q} = \mathcal{T}(K)$.

ПРЕДЛОЖЕНИЕ 3. Если $\mathcal{Q}_1 \leq \mathcal{Q}_2$ и K - нормальное кольцо, а φ в предваренной нормальной форме, то $[\varphi]_{\mathcal{Q}_1} \leq [\varphi]_{\mathcal{Q}_2}$. В частности, $([\varphi]_{\mathcal{Q}_1} = 1) \Rightarrow (\varphi)_{\mathcal{Q}_1} = 1$.

Доказательство по индукции.

СЛЕДСТВИЕ. Если $\mathcal{Q}_1 \leq \mathcal{Q}_2$ и K нормальное, то для φ в предваренной форме выполняется то же утверждение. В частности, $[\varphi]_{\mathcal{T}(K)} \leq [\varphi]_{B(K)}$, а для бескванторной φ выполняется $[\varphi]_{\mathcal{T}(K)} = [\varphi]_{B(K)}$.

ПРЕДЛОЖЕНИЕ 4. Если \mathcal{T} - АЕ-теория и для нормального кольца K выполняется $\{K_p\} \models \mathcal{T}$, то $[\mathcal{T}]_{B(K)} = 1$.

ДОКАЗАТЕЛЬСТВО. Согласно [3, с.388] получаем $[\mathcal{T}]_{\mathcal{T}} = 1$ (этот переход при определенных условиях на пучок верен и для более общих теорий в роли \mathcal{T} , что обсуждается в работе автора, упомянутой на с. 2), и применяем следствие к предложению 3.

Класс \mathcal{X} назовем нормальным, если для любого $K \in \mathcal{X}$ существует $L \in \mathcal{X}$, для которого $K \subseteq L$, $L \models \Phi$. Итак, получаем искомое

ПРЕДЛОЖЕНИЕ 5. Пусть теория \mathcal{T} модельно вложима в теорию \mathcal{T}_1 (и это

вводится в ZFC). Если T - АЕ-теория и T_1 - тотально закрытая теория, а \mathcal{K} - нормальный класс, то \mathcal{K} вложим в \mathcal{K}_1 .

ДОКАЗАТЕЛЬСТВО. Пусть $K \in \mathcal{K}$ и в силу нормальности класса \mathcal{K} можно считать, что $K \models \Phi$. Пусть B - дедекиндово пополнение булевой алгебры $B(K)$. По предложению 4, $[T]_B = 1$, т.е. $[K' \vdash T]_B = 1$. По условию в ZFC выводимо $\forall x \exists f (x \models T \rightarrow x \models f \wedge f \models T_1)$. Отсюда по достижимости в V^B получим $[K' \models f \wedge f \models T_1]_B = 1$, где $f \in V^B$. Обозначим $f^B = L$. Тогда $K \subseteq L$ и мы покажем, что $L \in \mathcal{K}_1$, что и требуется доказать.

Действительно, B вкладывается в $B(L)$ по правилу $\theta \mapsto \theta.1 + \gamma \theta.0$, поэтому можно считать $B \subseteq B(L)$. Обозначим $L_{(\rho_0)} = L/\bar{\rho}_0$, где ρ_0 - точка стоунова пространства $S(B)$ булевой алгебры B . Легко проверить, что $L_{(\rho_0)}$ совпадает с факторизацией L отношением эквивалентности $(k \sim t) \Leftrightarrow [k=t]_B \notin \rho_0$, а также, что $([f \models \varphi(k_1, \dots, k_n)]_B = 1) \Leftrightarrow \{L_{(\rho_0)}\} \models \varphi([k_1]_{\rho_0}, \dots, [k_n]_{\rho_0})$, где ρ_0 пробегает $S(B)$ и $k_1, \dots, k_n \in L$ (индукцией по длине φ). Итак, $\{L_{(\rho_0)}\} \models T_1$.

По любому $\rho \in X(L)$ образуем $\rho_0 = \rho \cap B \subseteq B$. При этом $\rho_0 \in S(B)$. Исно, что $\bar{\rho}_0$ - идеал в L и $\bar{\rho}_0 \subseteq \bar{\rho}$ и $L_{\bar{\rho}} = L/\bar{\rho} = (L/\bar{\rho}_0)/(\bar{\rho}/\bar{\rho}_0) = L_{(\rho_0)}/\bar{\rho}/\bar{\rho}_0$. Заметим, что $\bar{q} = \bar{\rho}/\bar{\rho}_0$ обладает свойствами: $\bar{q} \subseteq B(L/\bar{\rho}_0)$ и \bar{q} замкнуто относительно \vee и не содержит $[1]_{\bar{\rho}_0}$: если $[1]_{\bar{\rho}_0} = [e]_{\bar{\rho}_0}$, где $e \in \bar{\rho}$, то $1 - e = e_0 \cdot z$, $e_0 \in \bar{\rho}_0$ и $1 = e + e_0 \cdot z = (e \vee e_0) \cdot 1$, $e \vee e_0 \in \bar{\rho}$. Противоречие. Добавим к \bar{q} все $[e]_{\bar{\rho}_0} \in B(L/\bar{\rho}_0)$, которые $\not\subseteq [e]_{\bar{\rho}_0} \in \bar{q}$; полученное таким образом \bar{q}_1 - собственный идеал в $B(L/\bar{\rho}_0)$ и $\bar{q}_1 = \bar{\rho}/\bar{\rho}_0$. Итак, $L_{\bar{\rho}} = L_{(\rho_0)}/\bar{q}_1$, где $\bar{q}_1 \in X(L_{(\rho_0)})$ и по условию получаем $L_{\bar{\rho}} \models T_1$.

Класс \mathcal{K} назовем безатомным, если $\forall K \in \mathcal{K} \exists L \in \mathcal{K} (K \subseteq L \wedge L \models \Phi_2)$. Класс \mathcal{K} назовем вполне нормальным, если для любого $K \in \mathcal{K}$, $K \models \Phi_2$ существует $L \in \mathcal{K}$, $K \subseteq L$, для которого $L \models \Phi_1 \wedge \Phi_2$. Класс \mathcal{K} назовем абелевым если для любого $K \in \mathcal{K}$, $K \models \Phi_1 \wedge \Phi_2$ существует $L \in \mathcal{K}$, $K \subseteq L$, для которого $L \models \Phi_1 \wedge \Phi_2 \wedge \Phi_3$.

СЛЕДСТВИЕ. Пусть T модельно вложима в теорию T_1 (и это вводится в ZFC). Если T - АЕ-теория и $T_1 \vdash \Phi_3$, а \mathcal{K} - безатомный, вполне нормальный класс и класс \mathcal{K}_1 абелев, то \mathcal{K} вкладывается в $\{K \in \mathcal{K}_1 \mid K \models \Phi_1 \wedge \Phi_2 \wedge \Phi_3\}$.

ЗАМЕЧАНИЕ. Учитывая явный вид аксиом φ' для \mathcal{K}_1 , получаем, что нужно переносить на фактор только импликации вида $e_0 \cdot k = 0 \Rightarrow e_0 \in e$, что делается с помощью техники поднятия идемпотентов. Абелевость K с помощью поднятия идемпотентов позволяет получать абелевость L . Тогда условие абеле-

левости класса \mathcal{X}_1 , можно опустить и изменить в определении totally закрытой теории $\varphi \in X_1(\mathcal{L}_{(\varphi_0)})$ на $\varphi \in X(\mathcal{L}_{(\varphi_0)})$.

В сущности вариантом предложения 5 является следующее

ПРЕДЛОЖЕНИЕ 6. а) Если $\Gamma \vdash \psi$, то $(\Gamma^+ \vdash \varphi) \vdash (\psi_\Gamma)^0$, где ψ_Γ получается из ψ переходом к дизъюнктивной нормальной форме, а перевод $\varphi \mapsto \varphi^0$ определяется ниже.

б) Если $\Gamma \vdash \psi$, то $(\Gamma^+ \vdash \varphi) \vdash \psi^+$, где перевод $\varphi \mapsto \varphi^+$ определяется ниже.

Для доказательства предложения 6 нам понадобятся следующие леммы.

ЛЕММА 1. Если K нормально и $[\varphi(\bar{k})]_{\mathcal{J}(K)} = 1$, то $[\varphi_\Gamma(\bar{k})]_{\mathcal{J}(K)} = 0$.

ДОКАЗАТЕЛЬСТВО. Если $[\varphi_\Gamma]_{\mathcal{J}} \neq 0$, то по следствию к предложению 3

$[\varphi_\Gamma]_{\mathcal{J}} \neq 0$. Отсюда $\llbracket \varphi \rrbracket_{\mathcal{J}} \neq 0$, $[\varphi]_{\mathcal{J}} < 1$. Противоречие.

ЛЕММА 2. Пусть K нормально и $\bar{k} \in K$.

а) Предикат $[\varphi(\bar{k})]_{\mathcal{J}(K)} = 0$ выразим в K , т.е. эквивалентен $K \models \varphi^0(\bar{k})$,

где φ в дизъюнктивной нормальной форме.

б) Предикат $[\varphi_\Gamma(\bar{k})]_{\mathcal{J}(K)} = 1$ выразим в K , т.е. эквивалентен $K \models \psi^+(\bar{k})$, где ψ_Γ получается из ψ в предваренной форме добавлением $\neg \neg$ перед каждой связкой \exists .

ДОКАЗАТЕЛЬСТВО. а) Бескванторную часть φ обозначим $\bigvee_s \psi_s$. Ясно, что $[\bigvee_s \psi_s]_{\mathcal{J}} = 0 \Leftrightarrow \forall s \forall e \forall e_0 \forall t, \exists t [e^2 = e \wedge e t = t e \wedge k_1 = e t, \wedge \dots \wedge (e_0^2 = e_0 \wedge e_0 t_1 = t_1 e_0 \wedge e_0 k_2 = e_0 t_2 \Rightarrow e_0 \leq t - e) \wedge \dots] \Rightarrow e \leq 0$. Итак, для бескванторной φ определен перевод φ^0 . Для \exists положим $(\exists k \varphi)^0 = \forall k \varphi^0$. Для \forall положим $(\forall k \varphi)^0 = \forall e \exists t, k (e^2 = e \wedge e t = t e \wedge (e \leq [\varphi(k)]_{\mathcal{J}}) \Rightarrow e = 0)$. Здесь предикат $e \leq [\varphi]_{\mathcal{J}}$, в свою очередь, раскрывается по индукции (и, следовательно, также выразим в K):

$e \leq [\exists x \varphi]_{\mathcal{J}} \Leftrightarrow \exists k (e \leq [\varphi(k)]_{\mathcal{J}})$ и $e \leq [\forall x \varphi]_{\mathcal{J}} \Leftrightarrow \forall k (e \leq [\varphi(k)]_{\mathcal{J}})$, где $e \leq [\bigvee_s \psi_s]_{\mathcal{J}}$ определяется аналогично предложению 2 (вместо $\prod(1 - e_s) = 0$ пишем $\prod(1 - e_s) \leq 1 - e$). Ясно, что $[\exists k \varphi]_{\mathcal{J}} = 0 \Leftrightarrow \forall k ([\varphi(k)]_{\mathcal{J}} = 0) \Leftrightarrow \forall k \varphi^0(k)$ и $[\forall k \varphi]_{\mathcal{J}} = 0 \Leftrightarrow \forall e \exists t, k (e^2 = e \wedge e t = t e \wedge (e \leq [\varphi(k)]_{\mathcal{J}}) \Rightarrow e = 0) \Leftrightarrow (\forall k \varphi)^0$.

б) Для бескванторной ψ этот предикат выражается так же, как и $e \leq [\psi]_{\mathcal{J}}$ в предыдущем пункте. Кванторную приставку Q переводим следующим образом. Для пары связок $\exists \forall$ в ψ имеем: $[\neg \exists x \forall y \psi_0]_{\mathcal{J}} \geq e_0$, $e_0 \in B(K)$ эквивалентно ($[\exists x \psi_0]$ - открытое плотное в e_0 множество), далее преобразуем $\forall e \exists t, \exists e, \forall t, \exists k \forall k, (e^2 = e \wedge e t = t e \wedge e \neq 0 \wedge e \leq e_0 \Rightarrow e^2 = e, \wedge e, t, = t, e, \wedge e, t \wedge e, \leq e, \wedge e, \leq [\psi_0(k, k)]_{\mathcal{J}})$, где $e, \leq [\psi_0(k, k)]_{\mathcal{J}}$ раскрывается по индукции. Для связки \forall в начале Q имеем: $[\forall x \psi_0]_{\mathcal{J}} \geq e \Leftrightarrow \forall k ([\psi_0]_{\mathcal{J}} \geq e)$. Для связки \exists в конце Q имеем частный случай пары связок $\exists \forall$.

ДОКАЗАТЕЛЬСТВО предложения 6. а) Пусть в произвольном кольце K выполняется $K \models (T' + \phi_1)$. Тогда $[T]_{\mathcal{B}(K)} = 1$. По следствию к предложению 3 $[T]_{\mathcal{B}(K)} = 1$. По условию $[\psi]_{\mathcal{B}(K)} = 1$ и по леммам 1, 2 $[\psi_{\neg}]_{\mathcal{B}(K)} = 0, K \models \psi_{\neg}^0$.

б) Пусть $K \models (T' + \phi_1)$. Тогда $[T]_{\mathcal{B}(K)} = 1$. Обозначим T_{\neg} гёделевский негативный перевод всех формул из T (формулы из T в предваренной форме). В силу нормальности K получим $[T_{\neg}]_T = 1$. Так как $T_{\neg} \vdash_{\mathcal{H}} \psi_{\neg}$, то $[\psi_{\neg}]_{T_{\neg}} = 1$, где ψ_{\neg} как раз такое, как сказано в лемме 2"б". По этой лемме $K \models \psi^+$.

ЗАМЕЧАНИЕ. Аналогичное предложение выполняется и для других пар в роли $\langle T, \mathcal{B} \rangle$. Выразимость упомянутых предикатов имеет место и для других языков. Условие нормальности K можно ослабить, например, заменив его условием $\{[K=0]_{\mathcal{B}(K)} \mid K \in \mathcal{K}\} \in \mathcal{B}(K)$.

Рассмотрим вопрос о переносе модельной полноты в "обратную сторону".

ПРЕДЛОЖЕНИЕ 7. Если $\{K \mid \mathcal{K}_p \models T_1, K \models (T_1)' + \phi_1 + \phi_2\} \subseteq \mathcal{X}, \{K \mid \mathcal{K}_p \models T_1\}$, где $T \vdash \phi_2$ и $T \subseteq T_1$, а \mathcal{X}_1 - модельный компаньон для \mathcal{X} с условием $\forall K \models T \forall \mathcal{L} \in \mathcal{X}, \exists \rho_1 \in X(\mathcal{L}) (K \subseteq \mathcal{L} \Rightarrow \bar{\rho}_1 \cap K = \bar{\rho}_1 \cap \bar{K})$, то T_1 - модельный компаньон для T .

ДОКАЗАТЕЛЬСТВО. Пусть $F_1 \subseteq F_2$ - две модели для T_1 и ψ -примитивная над F_1 формула, $F_1 \models \neg \psi$. Кольца $\bar{F}_1 = \mathcal{C}(X_0, F_1), \bar{F}_2 = \mathcal{C}(X_0, F_2)$ принадлежат \mathcal{X}_1 и $F_1 \subseteq F_2$. Для A -формулы $\neg \psi$ (как и для любой AG -формулы) в нормальном кольце $[\neg \psi]_{\bar{F}_1} = 1$, а в соответствии с предложением 2 для перевода ψ' , соответствующего $\neg \psi$, выполняется $\bar{F}_1 \models \psi'$. Тогда $\bar{F}_2 \models \psi'$ и в силу "равномерности" (не отмеченной явно в предложении 2) $[\neg \psi]_{\bar{F}_2} = 1$, т.е. $F_2 = (\bar{F}_2)_{\rho} \models \neg \psi$. Итак, T_1 - модельно полная теория.

Пусть F - модель T . Тогда F - слой соответствующего $\bar{F} \in \mathcal{X}$ и $\bar{F} \subseteq \mathcal{L} \in \mathcal{X}_1$. На языке накрывающих пространств это означает, что $\bar{F}_{\rho_1} : (\bar{F}_{\rho}) \rightarrow \mathcal{L}_{\rho_1}$, где ρ_1 - любая точка из $X(\mathcal{L})$. По условию одно из \bar{F}_{ρ_1} - мономорфизм. Поэтому F вкладывается в \mathcal{L}_{ρ_1} - одну из моделей для T_1 .

СЛЕДСТВИЕ. Класс всех абелевых регулярных колец не имеет модельного компаньона \mathcal{X}_1 вида, указанного в предложении 7, где T_1 включает аксиомы тела.

ДОКАЗАТЕЛЬСТВО. В этом случае T - теория всех тел, которая не имеет модельного компаньона.

ЗАМЕЧАНИЕ. Можно сформулировать условия, при которых произвольный компаньон имеет указанный вид (и ослабить условие $T \vdash \phi_2$). Конечно, следствие относится и к подклассам, локализации элементов которых охватывают класс всех тел.

Можно привести много примеров, относящихся к теореме 4 и ее следствию.

ям. Например, пусть T^* - модельно полная теория центральной алгебры над алгебраически замкнутым полем. Конкретно пусть, скажем, T^* - теория ква-тернионов. Тогда соответствующий класс \mathcal{K}^* модельно полон. Иначе говоря, класс колец, у которых все локализации элементарно эквивалентны телу ква-тернионов, модельно полон.

Назовем 1-примитивной такую примитивную формулу, в которой не более од-ного отрицания.

ПРЕПОЖЕНИЕ 8. Если теория T разрешает все 1-примитивные формулы, то $\text{Th} \{K \mid \{K_p\} \models T, K \models \Phi_2\}$ разрешает все E -формулы.

ДОКАЗАТЕЛЬСТВО. Пусть K - произвольный элемент этого класса. Так как $K \models \Phi_2$, то $\forall \ell \forall p (K_p \models \psi_\ell) \Rightarrow L \models \psi$ и всегда $\exists \ell_0 \forall p (K_p \models \neg \psi_{\ell_0}) \Rightarrow L \models \psi$. По условию $T \vdash \psi_\ell$ для всех ℓ или $\exists \ell_0 (T \vdash \neg \psi_{\ell_0})$. Соответственно $\forall \ell \forall p (K_p \models \psi_\ell)$ или $\exists \ell_0 \forall p (K_p \models \neg \psi_{\ell_0})$.

СЛЕДСТВИЕ. Если \mathcal{K}^* - булево абсолютный класс, а T^* разрешает все 1-примитивные формулы, то $\text{Th} \mathcal{K}^*$ - полная (и модельно полная) хорчова тео-рия.

Основные результаты заметки автор докладывал на семинаре под руковод-ством проф. В.А.Смирнова весной 1984 г.

ПРИМЕЧАНИЕ ПРИ КОРРЕКТУРЕ. Условие абелевости Φ_3 по существу не ис-пользуется в доказательствах, его можно заменить условием булевой правиль-ности: $(K, L \in \mathcal{K}^* \wedge K \subseteq L) \Rightarrow \mathcal{B}(K) \subseteq \mathcal{B}(L)$; в частности, \mathcal{R}_0 - любой бу-лево правильный подкласс.

Л и т е р а т у р а

1. А. МАСИНТЮРЕ, Model-completeness for sheaves of structures, *Fund. Math.*, 31 (1973), 73-89.
2. А. МАКИНТАЙР, Модельная полнота, в кн. "Справочная книга по матема-тической логике, часть 1, Теория моделей", М., Наука, 1982, 141-182.
3. В.А.ЛЮБЕЦКИЙ, Некоторые применения теории топосов к изучению алге-браических систем, в кн. П.Джонстон, Теория топосов, М., Наука, 1986, 376-430.

Поступило 11 ноября 1987г.