

СИБИРСКИЕ ЭЛЕКТРОННЫЕ
МАТЕМАТИЧЕСКИЕ ИЗВЕСТИЯ

Siberian Electronic Mathematical Reports

<http://semr.math.nsc.ru>

Том 12, стр. 144–144 (2015)
DOI 10.17377/semi.2015.12.xxx
03C68, 03C10

УДК 510.67
MSC 03C60,

JSp-КОСЕМАНТИЧНОСТЬ *R*-МОДУЛЕЙ

А.Р. Ешкеев, О.И. Ульбрихт

ABSTRACT. The main purpose of this article is to study the model-theoretic properties of R -modules within Jonsson theories. We obtain a criterion of JSp -cosemanticness of R -modules, which generalizes the elementary equivalence of modules. We describe countably categorical perfect existentially closed Jonsson R -modules.

Keywords: Jonsson theory, model companion, existentially closed model, perfectness, cosemanticness, R -modules.

1. ВВЕДЕНИЕ

Теоретико-модельные вопросы модулей являются актуальными задачами теоретико-модельной алгебры, что подтверждается большим списком работ в этой области. Тем не менее, существуют хорошие обзоры по данной тематике [1], [2]. Но нужно заметить, что работы из этих обзоров связаны в основном с изучением полных теорий некоторых фиксированных модулей. В данной статье мы будем иметь дело с йонсоновскими теориями модулей, которые, вообще говоря, не являются полными. Как хорошо известно, модуль является одним из основных понятий общей алгебры. В частности, таковыми являются векторные пространства и абелевы группы. Если R – поле, то левый R -модуль является линейным пространством. Если $R = \mathbf{Z}$ – кольцо целых чисел, то R -модуль M – не что иное, как абелева группа, т.к. умножение на положительные целые числа сводится к многократному сложению.

Данная работа является естественным продолжением работы [3], в которой был получен аналог теоремы В.Шмелёвой об элементарной эквивалентности абелевых групп на языке косемантичности абелевых групп в рамках изучения

йонсоновских теорий абелевых групп. Понятие косемантичности двух моделей является более общим понятием, чем элементарная эквивалентность этих моделей. Как выяснилось, для получения косемантичности абелевых групп, достаточно сравнения двух инвариантов В.Шмелёвой, а именно, инвариантов делимой части. Это связано напрямую со спецификой изучения произвольных совершенных йонсоновских теорий, а именно, оказалось, что теория абелевых групп является совершенной йонсоновской теорией [3]. Понятно, что было бы интересно получить более общий аналогичный результат относительно косемантичности для модулей.

Напомним, что при изучении йонсоновских теорий мы, как правило, имеем дело не с элементарными мономорфизмами, а изоморфными вложениями, либо соответствующими гомоморфизмами [4]. В силу критерия совершенности йонсоновской теории [5] (предложение 3.4 при $\alpha = 0$), мы можем заметить, что в случае совершенной йонсоновской теории, нам достаточно изучать экзистенциально замкнутые модели данной теории, которые между собой не различаются относительно $\forall\exists$ -предложений. Важным условием является требование хоть какой-то полноты для изучаемой теории, обычно это полнота либо для $\forall\exists$ -предложений, либо для \exists -предложений. Все вышеуказанные требования необходимы для осуществления переноса изучаемых теоретико-модельных свойств центра йонсоновской теории на саму эту теорию.

В самой теории моделей, как замечено в обзорной статье Х. Дж. Кейслера «Основы теории моделей» в справочной книге под ред. Дж. Барвайса [4], исторически сложилось два направления. В [4] их называют «западной» и «восточной» теорией моделей, эти названия условны, они связаны с географическим местом проживания основоположников теории моделей. А.Робинсон жил на восточном побережье США, а А.Тарский жил на западном. Основную разницу между этими направлениями развития теории моделей можно прочесть в [4], [6].

Таким образом, классификация фиксированной йонсоновской теории и её класса моделей относительно задач синтаксического и семантического характера описания центра этой теории является одной из актуальных задач классической теории моделей, в которой воедино связаны задачи «западного» и «восточного» направлений теории моделей.

В данной статье мы рассматриваем теоретико-модельные вопросы классификации теории модулей относительно понятия косемантичности в классе йонсоновских теорий модулей.

Работа состоит из 4 параграфов, первый из которых является введением. Содержание второго параграфа представляет собой общие сведения и известные факты из теории моделей. Третий параграф включает в себя необходимые для нас сведения и результаты, касающиеся атрибутов йонсоновских теорий. Четвёртый параграф содержит основные необходимые в этой статье сведения о модулях, их теоретико-модельных свойствах и основные результаты данной статьи.

Все неопределённые понятия и связанные с ними результаты в данной статье относительно йонсоновских теорий можно найти в [6].

2. ОБЩИЕ СВЕДЕНИЯ ИЗ ТЕОРИИ МОДЕЛЕЙ

Если задан какой-нибудь класс K алгебраических систем сигнатуры σ , то этот класс называется абстрактным, если с каждой системой \mathfrak{A} класс K содержит и все изоморфные ей системы сигнатуры σ .

Хорошо известно, что всякий аксиоматизируемый класс моделей некоторой сигнатуры является абстрактным.

Следующие определения и результаты являются хорошо известными в теории моделей и широко используются при работе с йонсоновскими теориями.

Определение 1 ([4], стр. 97). *Модель \mathfrak{A} теории T называется экзистенциально замкнутой, если экзистенциальное предложение φ языка $L_{\mathfrak{A}}$, истинное в некоторой T -модели, расширяющей \mathfrak{A} , истинно и в \mathfrak{A} .*

Пусть L – язык первого порядка, T – некоторая теория языка L .

Определение 2 ([4], стр. 80). *Теория T обладает свойством совместного вложения (JEP), если любые две модели \mathfrak{A} , \mathfrak{B} теории T изоморфно вкладываются в некоторую модель \mathfrak{C} теории T .*

Теорема 1 ([7], стр. 363). *Пусть L – язык первого порядка и T теория в L . Предположим, что T имеет JEP, A , B – экзистенциально замкнутые модели теории T . Тогда каждое \forall_2 предложение языка L , которое истинно в A , также истинно и в B .*

Определение 3 ([4], стр. 61). *Теория T называется модельно полной, если для любых моделей \mathfrak{A} и \mathfrak{B} теории T любая подсистема $\mathfrak{A} \subseteq \mathfrak{B}$ будет элементарной подсистемой \mathfrak{B} . Эквивалентно, каждое изоморфное вложение есть элементарное вложение.*

Теорема 2 ([8], стр. 36). *Теория T модельно полна, если и только если теория $T \cup D(\mathfrak{M})$ полна для любой модели \mathfrak{M} теории T .*

Определение 4 ([4], стр. 156). *Пусть T , T^* – некоторые L -теории. Теория T^* называется модельным пополнением теории T , если:*

- (a) T и T^* взаимно модельно совместны, т.е. любая модель теории T вкладывается в модель теории T^* и наоборот;
- (b) T^* – модельно полная теория;
- (c) если $\mathfrak{M} \models T$, то $T^* \cup \text{Diagram}(\mathfrak{M})$ – полная теория.

Теория T^* называется модельным компаньоном теории T , если выполнены условия (a) и (b).

Теорема 3 (Сараццо [4], стр. 164). *Если L – счетный язык и T – полная ω -категоричная теория, то T имеет ω -категоричный модельный компаньон T^M .*

3. ПОНЯТИЯ И РЕЗУЛЬТАТЫ, КАСАЮЩИЕСЯ ЙОНСОНОВСКИХ ТЕОРИЙ

Дадим известные определения понятий и результаты, связанные с йонсоновскими теориями, необходимые для изучения модулей в рамках йонсоновости.

Определение 5 ([4], стр. 80). *Теория T называется йонсоновской, если*

- (1) T имеет бесконечную модель;
- (2) T индуктивна, т.е. T эквивалентна множеству $\forall\exists$ -предложений;

- (3) T обладает свойством совместного вложения (JEP);
 (4) T обладает свойством амальгамируемости (AP), то есть если для любых $\mathfrak{A}, \mathfrak{B}, \mathfrak{C} \models T$ таких, что $f_1 : \mathfrak{A} \rightarrow \mathfrak{B}$, $f_2 : \mathfrak{A} \rightarrow \mathfrak{C}$ - изоморфные вложения, существуют $\mathfrak{D} \models T$ и изоморфные вложения $g_1 : \mathfrak{B} \rightarrow \mathfrak{D}$, $g_2 : \mathfrak{C} \rightarrow \mathfrak{D}$ такие, что $g_1 f_1 = g_2 f_2$.

Так, например, йонсоновскими теориями являются хорошо известные классические примеры теорий в алгебре, такие, как группы, абелевы группы, булевы алгебры, линейные порядки, поля фиксированной характеристики и полигоны. Примеры этих теорий являются важными как в алгебре, так и в других областях математики.

Определение 6 ([9], стр. 529). Пусть $\kappa \geq \omega$. Модель \mathfrak{M} теории T называется κ -универсальной для T , если каждая модель T мощности строго меньше κ изоморфно вкладывается в \mathfrak{M} .

Определение 7 ([9], стр. 529). Пусть $\kappa \geq \omega$. Модель \mathfrak{M} теории T называется κ -однородной для T , если при любых двух моделях \mathfrak{A} и \mathfrak{A}_1 теории T , являющихся подмоделями \mathfrak{M} , мощности строго меньше, чем κ , и изоморфизме $f : \mathfrak{A} \rightarrow \mathfrak{A}_1$, для каждого расширения \mathfrak{B} модели \mathfrak{A} , являющегося подмоделью \mathfrak{M} и моделью T мощности строго меньше κ существует расширение \mathfrak{B}_1 модели \mathfrak{A}_1 , являющееся подмоделью \mathfrak{M} , и изоморфизм $g : \mathfrak{B} \rightarrow \mathfrak{B}_1$, продолжающий f .

Однородной-универсальной моделью для T называется κ -однородная - универсальная модель для T мощности κ , где $\kappa \geq \omega$.

Теорема 4 ([9], стр. 529). Каждая йонсоновская теория T имеет κ^+ -однородную - универсальную модель мощности 2^κ . Обратно, если T индуктивна, имеет бесконечную модель и имеет ω^+ -однородную-универсальную модель, то теория T является йонсоновской теорией.

Теорема 5 ([9], стр. 529). Пусть T йонсоновская теория. Две модели \mathfrak{M} и \mathfrak{M}_1 κ - однородные - универсальные для T являются элементарно эквивалентными.

Определение 8 ([9], стр. 529). Семантической моделью C_T йонсоновской теории T называется ω^+ -однородная - универсальная модель теории T .

Для любой йонсоновской теории семантическая модель всегда существует, поэтому она играет важную роль в качестве семантического инварианта.

Из определения семантической модели следует, что:

Предложение 1. Любые две семантические модели йонсоновской теории T являются элементарно эквивалентными между собой.

Лемма 1 ([6], стр. 25). Семантическая модель C_T йонсоновской теории T является T -экзистенциально замкнутой.

Определение 9 ([6], стр. 25). Семантическим пополнением (центром) йонсоновской теории T называется элементарная теория T^* семантической модели C_T теории T , т.е. $T^* = Th(C_T)$.

Лемма 2. Пусть T - йонсоновская теория, а T^* - её центр. Тогда T и T^* взаимно модельно совместны.

Доказательство. Пусть T – йонсоновская теория, тогда всякая её модель A изоморфно вкладывается в семантическую модель C_T теории T , где $|A| \leq |C_T|$. C_T также является и моделью теории T^* . Так как $T \subset T^*$, то $Mod T^* \subset Mod T$. Поэтому всякая модель B теории T^* также является и моделью теории T . Таким образом, T и T^* взаимно модельно совместны. \square

Определение 10 ([6], стр. 26). *Йонсоновская теория T называется совершенной, если каждая семантическая модель T является насыщенной моделью T^* .*

Теорема 6 ([6], стр. 26). *Пусть T – произвольная йонсоновская теория, тогда следующие условия эквивалентны:*

- 1) теория T – совершенна;
- 2) T^* – модельный компаньон теории T .

Пусть E_T – класс всех экзистенциально замкнутых моделей теории T .

Теорема 7 ([6], стр. 26). *Если йонсоновская теория T совершенна, то $E_T = Mod T^*$, где $T^* = Th(C_T)$.*

Предложение 2 ([4], стр. 368). *Если теория T индуктивна, то любая модель теории T вкладывается в экзистенциально замкнутую модель теории T .*

Определение 11 ([6], стр. 40). *Мы говорим, что йонсоновская теория T_1 косемантична йонсоновской теории T_2 ($T_1 \bowtie T_2$), если $C_{T_1} = C_{T_2}$, где C_{T_i} – семантическая модель T_i , $i = 1, 2$.*

Пусть T – некоторая йонсоновская теория фиксированной сигнатуры σ и $Mod T$ – класс всех моделей теории T . Рассмотрим произвольную модель A из $Mod T$. Назовём йонсоновским спектром модели A множество:

$$JSp(A) = \{T \mid T \text{ – йонсоновская теория в языке } \sigma \text{ и } A \in Mod T\}.$$

Отношение косемантичности на множестве теорий является отношением эквивалентности. Тогда $JSp(A)/\bowtie$ – фактор множество йонсоновского спектра модели A по отношению \bowtie .

Пусть A и B – модели одной и той же сигнатуры.

Определение 12. *Мы будем говорить, что модель A йонсоновски элементарно эквивалентна модели B ($A \equiv_B$), если $JSp(A) = JSp(B)$.*

Учитывая факторизацию можно дать следующее определение.

Определение 13. *Мы говорим, что модель A JSp-косемантична модели B ($A \bowtie_{JSp} B$), если $JSp(A)/\bowtie = JSp(B)/\bowtie$.*

Легко заметить, что JSp-косемантичность двух моделей йонсоновской теории обобщает понятие элементарной эквивалентности двух моделей полной теории. Верна следующая лемма:

Лемма 3. *Пусть A и B некоторые модели произвольной сигнатуры, тогда*

$$A \equiv B \Rightarrow A \equiv_B B \Rightarrow A \bowtie_{JSp} B.$$

Доказательство. Следует из определения. \square

Определение 14 ([4], стр. 194). *Полная теория T называется κ -стабильной, если число полных 1-типов, реализуемых в произвольной модели \mathfrak{A} теории T над произвольным подмножеством C множества A , $|C| \leq \kappa$, самое большее κ .*

Рассмотрим йонсоновский аналог понятия стабильности.

Пусть T – йонсоновская теория, $S^J(X)$ – множество всех экзистенциальных полных n -типов над X , совместных с T , для любого конечного n , где $X \subset C$.

Определение 15 ([6], стр. 66). *Будем говорить, что йонсоновская теория T J - λ -стабильна, если для любой T -экзистенциально замкнутой модели \mathfrak{A} , для любого подмножества X из A , $|X| \leq \lambda \Rightarrow |S^J(X)| \leq \lambda$.*

Теорема 8. *Пусть T – совершенная йонсоновская теория, полная для \exists -предложений, $\lambda \geq \omega$. Тогда следующие условия эквивалентны:*

- (1) T – J - λ -стабильна;
- (2) T^* – λ -стабильна, где T^* – центр йонсоновской теории T .

Доказательство. Следует из теоремы 2.1 из [10]. □

Определение 16 ([5], стр. 145). *Модель $\mathfrak{M} \models T$ называется $\Sigma_{\alpha+1}$ -насыщенной моделью, если для любого подмножества $E \subseteq |\mathfrak{M}|$, меньшего по мощности, чем \mathfrak{M} , для любой модели $\mathfrak{N} \models T$ такой, что $\mathfrak{M} \subseteq_{\Pi_\alpha} \mathfrak{N}$, и любого элемента $b \in \mathfrak{N}$ найдётся элемент $a \in \mathfrak{M}$, удовлетворяющий включению $Th_{\Sigma_{\alpha+1}}(\mathfrak{M}, E \cup a) \supseteq Th_{\Sigma_{\alpha+1}}(\mathfrak{N}, E \cup b)$.*

Теорема 5.10 из [5] Пусть T – α -йонсоновская полная относительно $\Pi_{\alpha+2}$ теория. Тогда следующие условия эквивалентны:

- 1) $I(0, T) = 1$;
- 2) $I(0, T^*) = 1$;
- 3) T имеет счётную модель, являющуюся одновременно $\Sigma_{\alpha+1}$ -насыщенной и $(\Sigma_{\alpha+1}, \Sigma_{\alpha+1})$ -атомной;
- 4) для любого $n < \omega$ каждое максимальное совместное с T множество $\Sigma_{\alpha+1}$ -формул n переменных содержит $(\Sigma_{\alpha+1}, \Sigma_{\alpha+1})$ -полную формулу;
- 5) $|S_{\Sigma_{\alpha+1}}^n(T)| < \omega$ для всех $1 \leq n \leq \omega$;
- 6) для каждого $n < \omega$ с точностью до эквивалентности в T существует лишь конечное число $\Sigma_{\alpha+1}$ -формул n переменных x_1, \dots, x_n ;
- 7) все модели T являются $(\Sigma_{\alpha+1}, \Sigma_{\alpha+1})$ -атомными.

Теорема 9. *Пусть T – йонсоновская теория, полная относительно $\forall\exists$ -предложений. Тогда следующие условия эквивалентны:*

- (1) T – ω -категорична;
- (2) T^* – ω -категорична.

Доказательство. Доказательство следует из эквивалентности пунктов (1) и (2) теоремы 5.10 из работы [5] при $\alpha = 0$. □

4. Модули и их ТЕОРЕТИКО-МОДЕЛЬНЫЕ СВОЙСТВА

Мы будем рассматривать левые модули над ассоциативным кольцом R с 1.

Определение 17. Пусть R – некоторое ассоциативное кольцо с элементом $1 \in R$. Левым R -модулем называется аддитивная абелева группа M с операцией умножения на элементы кольца R : $R \times M \rightarrow M$, $(r, m) \mapsto rm$, которая удовлетворяет следующим условиям:

- 1) $\forall m \in M, \forall r_1, r_2 \in R (r_1 r_2)m = r_1(r_2 m)$,
- 2) $\forall m \in M 1m = m$,
- 3) $\forall m_1, m_2 \in M, \forall r \in R r(m_1 + m_2) = rm_1 + rm_2$,
- 4) $\forall m \in M, \forall r_1, r_2 \in R (r_1 + r_2)m = r_1 m + r_2 m$.

R -модули – L_R -структуры, где язык L_R содержит $0, +, -$ и унарный функциональный символ для каждого $r \in R$.

Обозначим через T_R L_R -теорию R -модулей. Легко заметить, что теория T_R является универсальной.

Следствие 1. Класс всех R -модулей абстрактен.

Формулу вида $\exists x_1 \dots \exists x_n \varphi$, где φ – конъюнкция атомных формул, называют *позитивно примитивной* (п.п.) формулой. П.п. формулы выражают разрешимость конечных систем линейных уравнений вида $r_1 x_1 + r_2 x_2 + \dots + r x = 0$ в модулях над кольцом R . Нетрудно показать, что п.п. формулы замкнуты относительно конъюнкции и навешивания квантора существования. Истинность п.п. формул сохраняется относительно расширений, прямых произведений и гомоморфизмов R -модулей.

Заметим, что всякая п.п. формула $\varphi(x)$ определяет подгруппу $\varphi(M)$ группы M .

Важность п.п. формул в теоретико-модельном смысле для R -модулей показывает следующая теорема:

Теорема 10 ([11], стр. 153). Для каждого модуля M , каждая L_R -формула эквивалентна булевой комбинации позитивно примитивных формул.

Пусть M_1 и M_2 две произвольные модели теории R -модулей T_R .

Следующий результат даёт критерий элементарной эквивалентности двух модулей на языке п.п.формульных подмножеств.

Теорема 11 ([11], стр. 155). Модель M_1 элементарно эквивалентна M_2 тогда и только тогда, когда $\varphi/\psi(M_1) = \varphi/\psi(M_2)$ для всех п.п. формул $\psi \subset \varphi$.

Следующий класс формул играет важную роль при исследовании замкнутости теорий относительно прямых произведений.

Базисной хорновой формулой называется формула вида $\bigwedge \Phi \rightarrow \psi$, где Φ – множество атомных формул, а ψ – либо атомная формула, либо \perp (тождественно ложная формула). Φ может быть пустым, тогда базисная хорнова формула есть только ψ . Хорновой формулой называется формула, состоящая из конечной (возможно пустой) строки кванторов, за которой следует конъюнкция базисных хорновых формул. Теория T называется хорновой, если она имеет систему аксиом, состоящую из хорновых предложений.

Легко заметить, что теория T_R является хорновой.

Теорема 12 ([12], стр. 521). Пусть T – теория модулей. Тогда следующие условия эквивалентны.

- (а) T замкнута относительно прямого произведения.
- (б) T – Хорнова теория.

Хорошо известная классическая теорема Вота устанавливает связь между замкнутостью теории относительно прямых произведений произвольного числа моделей этой теории и замкнутостью относительно декартова произведения двух моделей данной теории.

Теорема 13 (Вот [12], стр. 515). *Теория T замкнута относительно прямых произведений тогда и только тогда, когда она замкнута относительно декартова произведения двух сомножителей.*

Лемма 4. *Пусть T – совершенная хорнова йонсоновская теория, $A \in Mod T$. Если $A \in E_T$, то прямое произведение семейства таких моделей $\prod_I A \in E_T$.*

Доказательство. Пусть C_T – семантическая модель йонсоновской теории T . Заметим, что найдётся такое изоморфное вложение $f : A \rightarrow \prod_I A$, что $f(A) = \tilde{A} \subseteq \prod_I A$ и $\tilde{A} \cong A$. Так как класс всех моделей теории T абстрактен, то $A \subseteq \prod_I A \subseteq C_T$.

Предположим противное, пусть $\prod_I A \notin E_T$. Тогда найдётся такая экзистенциальная формула $\exists \bar{x}\varphi(\bar{x}, \bar{y})$, что для всякого кортежа $\bar{a} \in \prod_I A$ из того, что $C_T \models \exists \bar{x}\varphi(\bar{x}, \bar{a})$ следует, что $\prod_I A \not\models \exists \bar{x}\varphi(\bar{x}, \bar{a})$, т.е. $\prod_I A \models \forall \bar{x}\neg\varphi(\bar{x}, \bar{a})$. Но, т.к. A экзистенциально замкнута в C_T , то $A \models \exists \bar{x}\varphi(\bar{x}, \bar{a})$, а поскольку $A \subseteq \prod_I A$, мы должны иметь $\prod_I A \models \exists \bar{x}\varphi(\bar{x}, \bar{a})$. Пришли к противоречию, значит наше предположение было неверно. \square

Предложение 3. *Теория T_R – йонсоновская теория.*

Доказательство. Проверим выполнимость условий (1)-(4) определения 5.

Тривиально выполняются условия (1) и (2): теория T_R имеет бесконечную модель и является индуктивной, т.к. она эквивалентна множеству \forall -предложений, а значит и $\forall\exists$ -предложений.

(3) Поскольку теория T_R является хорновой, то, согласно теореме 12, она замкнута относительно прямого произведения. Тогда по теореме 13 замкнута относительно декартовых произведений двух сомножителей. Следовательно, если M_1 и M_2 – два R -модуля, то их прямое произведение $M_1 \times M_2$ также является R -модулем. Множество элементов $\langle m, 0^{M_2} \rangle \in M_1 \times M_2$, где 0^{M_2} – нейтральный элемент M_2 , является подмодулем $M_1 \times M_2$, изоморфным M_1 . Аналогично, множество элементов $\langle 0^{M_1}, n \rangle \in M_1 \times M_2$, где 0^{M_1} – нейтральный элемент M_1 , является подмодулем $M_1 \times M_2$, изоморфным M_2 . Таким образом, теория T_R обладает свойством совместного вложения (JEP).

Проверим выполнимость условия (4). Пусть $M, M_1, M_2 \in Mod T_R$ и $f_1 : M \rightarrow M_1, f_2 : M \rightarrow M_2$ – изоморфные вложения. Т.к. класс модулей – абстрактный, т.е. замкнут относительно изоморфизмов, мы можем представить, что M_1 и M_2 пересекаются по M . Следовательно, можно определить фактор множество $M_1 \times_M M_2 = (M_1 \times M_2) / \{(m, -m) : m \in M\}$. Тогда канонические инъекции $g_1 : M_1 \rightarrow M_1 \times M_2$ и $g_2 : M_2 \rightarrow M_1 \times M_2$ индуцируют вложения $g_1^* : M_1 \rightarrow$

$M_1 \times M_2$ и $g_2^*: M_2 \rightarrow M_1 \times M_2$ соответственно такие, что $g_1^* f_1 = g_2^* f_2$:

$$\begin{array}{ccc}
 & M_1 & \\
 f_1 \nearrow & & \searrow g_1^* \\
 M & & M_1 \times_M M_2 \\
 f_2 \searrow & & \nearrow g_2^* \\
 & M_2 &
 \end{array}$$

Т.е. T_R обладает свойством амальгамируемости (AP), а следовательно T_R является йонсоновской теорией. \square

Вопрос о существовании модельного компаньона теории R -модулей связан с когерентными кольцами. Напомним определение таких колец.

Определение 18 ([13], стр. 97). *Кольцо R называется когерентным (слева), если каждый (левосторонний) идеал в R конечно типа является конечно представимым, т.е. фактормодулем конечно порожденного свободного модуля по конечно порожденному свободному подмодулю.*

Следующие кольца являются примерами когерентных колец: левые нётеровы кольца, кольца, у которых конечно-порождённые левые идеалы являются инъективными, регулярные кольца.

Следующая теорема даёт критерий существования модельного компаньона для R -модулей.

Теорема 14 ([13], стр. 97). *Теория R -модулей имеет модельный компаньон тогда и только тогда, когда кольцо R когерентно, в этом случае она допускает модельное пополнение, являющееся полным и допускающее элиминацию кванторов.*

Заметим, что согласно теореме 14 теория T_R будет иметь модельный компаньон только в случае, если кольцо R – когерентно, а так как T_R йонсоновская теория, то из теоремы 6 следует, что теория T_R , вообще говоря, не является совершенной, а совершенной является в случае, когда кольцо R когерентно.

Пусть M – произвольный R -модуль, $\varphi(\bar{x}), \psi(\bar{x})$ – п.п.формулы языка теории T_R , где $T \in JSp(M)$. Йонсоновским инвариантом модуля M относительно $JSp(M)/_{\bowtie}$, будем называть индекс $(\varphi(C_T) : \varphi \wedge \psi(C_T))$, где C_T – семантическая модель йонсоновской теории T и обозначать $JInv(M)$.

Следующая теорема есть уточнение теоремы 11 в рамках изучения йонсоновских теорий модулей.

Теорема 15. *Пусть M_1 и M_2 – два произвольных R -модуля, тогда следующие условия эквивалентны:*

- (1) $M_1 \bowtie_{JSp} M_2$;
- (2) $JInv(M_1) = JInv(M_2)$.

Доказательство. Пусть выполнено (1), тогда $JSp(M_1)/_{\bowtie} = JSp(M_2)/_{\bowtie}$. Предположим противное, т.е. $JInv(M_1) \neq JInv(M_2)$. Тогда найдутся две такие п.п.формулы $\varphi(\bar{x}), \psi(\bar{x})$ языка теории T_R и $[T] \in JSp(M_1)/_{\bowtie}$, что

$(\varphi(C_T) : \varphi \wedge \psi(C_T)) \neq (\varphi(C_{\tilde{T}}) : \varphi \wedge \psi(C_{\tilde{T}}))$ для всех $[\tilde{T}] \in JSР(M_2)/\simeq$. Но тогда по теореме 11 $C_T \not\equiv C_{\tilde{T}}$ для всех $[T] \in JSР(M_2)/\simeq$, следовательно $[T] \notin JSР(M_2)/\simeq$, а значит $T \notin JSР(M_2)$. А это противоречит условию (1), значит наше предположение неверно.

Из (2) в (1). Пусть $JInv(M_1) = JInv(M_2)$, тогда по теореме 11 $M_1 \equiv M_2$ и согласно лемме 3 $M_1 \underset{JSР}{\simeq} M_2$. \square

Класс экзистенциально замкнутых моделей индуктивной теории существует, но не всегда элементарен. В случае, когда он элементарен в случае йонсоновской теории, этот класс совпадает с классом моделей центра рассматриваемой йонсоновской теории. К примеру, теория групп является йонсоновской и её класс экзистенциально замкнутых моделей не элементарен [14]. Но, тем не менее, изучение свойств этого класса представляет большой интерес, так как, к примеру, до сих пор неизвестно строение семантической модели этой теории. Хорошо известно, что ([15], стр. 185) любые две экзистенциально замкнутые модели, принадлежащие классу моделей любой индуктивной теории, нельзя различить между собой с помощью $\forall\exists$ -предложений. Поэтому требование $\forall\exists$ -полноты является необходимым условием при рассмотрении связи экзистенциально замкнутых модулей с понятием категоричности. Рассмотрим следующий результат.

Теорема 16. Пусть T_R – $\forall\exists$ -полная йонсоновская теория. Тогда, если T_R – κ -категорична, где $\kappa \geq \omega$, то T_R – совершенна.

Доказательство. Если $\kappa \geq \omega_1$, тогда в силу теоремы Морли о несчётной категоричности, T_R – совершенна.

Пусть T_R – ω -категоричная теория. Так как T_R полна для $\forall\exists$ -предложений и, согласно предложению 3, T_R является йонсоновской теорией, то, по теореме 9, T_R^* – ω -категорична. Но T_R^* – полная теория, тогда, по теореме 3, T_R^* имеет ω -категоричный модельный компаньон T^M . Из определения модельного компаньона следует, что T_R^* и T^M взаимно модельно совместны. Заметим, что согласно лемме 2, теории T_R и T_R^* являются взаимно модельно совместными. Следовательно, по транзитивности, теории T_R и T^M также взаимно модельно совместны. Поскольку T^M – модельно полная теория, то T^M является модельным компаньоном T^R .

Для доказательства основного результата достаточно доказать, что $T_R^* = T^M$. Тогда, в силу теоремы 6, будет следовать совершенность теории T_R . Для этого нам необходимо сначала показать, что счётная модель T_R, T_R^* и T^M одна и та же.

Поскольку T_R – индуктивная теория, то, согласно предложению 2, всякая её модель вкладывается в некоторую экзистенциально замкнутую модель E' этой теории. По теореме Лёвенгейма-Скулема (вниз), существует такая модель E мощности ω , что $E \leq E'$. Согласно лемме 1, семантическая модель C_{T_R} теории T_R является экзистенциально замкнутой, а по теореме Лёвенгейма-Скулема (вниз), существует элементарная подмодель C' модели C_{T_R} : $|C'| = \omega$, которая также является экзистенциально замкнутой моделью теорий T_R и T_R^* . Но, так как эти теории ω -категоричны, то $C' \cong E$. Так как теории T_R^* и T^M взаимно модельно совместны, то модель E теории T_R^* изоморфно вкладывается в некоторую модель A теории T^M и $(T_R^*)_{\forall} = (T^M)_{\forall}$. Но тогда E также будет являться и моделью T^M . Если бы это было не так, то, поскольку теория T^M

модельно полная, то нашлось бы такое универсальное предложение $\varphi \in (T^M)_\forall$, что $A \models \varphi$ и $E \not\models \varphi$, откуда следует, что $\varphi \notin (T_R^*)_\forall$. Получили противоречие. Таким образом, $E \in \text{Mod} T_R \cap \text{Mod} T_R^* \cap \text{Mod} T^M$.

Теперь покажем, что $T_R^* = T^M$. Пусть $\varphi \in T_R^*$, тогда возможны случаи: 1) $\varphi \notin T^M$, а $\neg\varphi \in T^M$; 2) $\varphi \notin T^M$ и $\neg\varphi \notin T^M$; 3) $\varphi \in T^M$. Случай 1) невозможен, т.к. $E \in \text{Mod} T^* \cap \text{Mod} T^M$ и мы бы имели $E \models \varphi$ и $E \models \neg\varphi$. В случае 2) имеем, что теории $T^M \cup \varphi$ и $T^M \cup \neg\varphi$ – совместны. Тогда найдутся такие модели $A_1 \in \text{Mod} T^M \cup \varphi$ и $A_2 \in \text{Mod} T^M \cup \neg\varphi$, что $A_1 \models \varphi$, а $A_2 \models \neg\varphi$. По теореме Лёвенгейма-Сколема найдутся счётные элементарные подмодели $B_1 \prec A_1$ и $B_2 \prec A_2$. Но, так как теория T^M ω -категорична, то $B_1 \cong B_2 \cong E$ и мы имеем, что $E \models \varphi$ и $E \models \neg\varphi$. Получили противоречие. Значит второй случай невозможен. Таким образом, имеем только случай 3), где $\varphi \in T^M$.

Пусть теперь $\varphi \in T^M$. Так как теория T^* полна, то либо 1) $\varphi \in T^*$, либо 2) $\neg\varphi \in T^*$. Но случай 2) невозможен, так как мы бы имели, что $E \models \varphi$ и $E \models \neg\varphi$.

Итак, мы доказали, что $T_R^* = T^M$. т.е. T_R^* является модельным компаньоном теории T_R . Тогда по теореме 6 теория T_R – совершенна. \square

Лемма 5. Пусть T – йонсоновская теория. Тогда для любой модели $A \in E_T$ теория $\text{Th}_{\forall\exists}(A)$ является йонсоновской теорией.

Доказательство можно извлечь из [6].

Хорошо известен следующий результат о счётной категоричности произвольного счётного модуля над счётным кольцом.

Теорема 17 ([16], стр. 217). Для всякого счётного кольца R и любого счётного R -модуля A следующие условия эквивалентны:

- (1) A – \aleph_0 -категорична;
- (2) существует $n \in \omega$, конечные R -модули B_0, \dots, B_{n-1} и кардиналы $\kappa_0, \dots, \kappa_{n-1} \leq \omega$ такие, что $A = \bigoplus_{i < n} B_i^{(\kappa_i)}$.

В связи с этой теоремой мы получили аналогичный результат о счётно категоричных экзистенциально замкнутых R -модулей, когда теория этих модулей совершенна.

Теорема 18. Пусть T_R – теория R -модулей, полная для $\forall\exists$ -предложений, $M \in E_{T_R}$. Тогда следующие условия эквивалентны:

- (1) $\text{Th}_{\forall\exists}(M)$ – ω -категорична;
- (2) $\text{Th}_{\forall\exists}^*(M)$ – ω -категорична, где $\text{Th}_{\forall\exists}^*(M)$ – центр теории $\text{Th}_{\forall\exists}(M)$;
- (3) для всякого счётного когерентного кольца R и всякого счётного R -модуля $A \in E_{T_R}$ существует $n \in \omega$, конечные R -модули B_0, \dots, B_{n-1} и кардиналы $\kappa_0, \dots, \kappa_{n-1} \leq \omega$ такие, что $A = \bigoplus_{i < n} B_i^{(\kappa_i)}$.

Доказательство. Эквивалентность условий (1) и (2) следует из леммы 5 и теоремы 9.

Эквивалентность условий (1) и (3) следует из теорем 16 и 17. \square

REFERENCES

- [1] K.I. Beidar, A.V. Mikhalev, G.E. Puninski *Logical aspects of the theory of rings and modules*, *Fundamentalnaya i prikladnaya matematika*, **1** (1995), 1–62.

- [2] E.I. Bunina, A.V. Mikhalev *Elementary equivalence of categories of modules over rings, endomorphism rings, and automorphism groups of modules*, *Fundamentalnaya i prikladnaya matematika*, **10:2** (2004), 51–134.
- [3] A.R. Yeshkeyev, O.I. Ulbrikht *JSp-cosemanticness and JSB property of Abelian groups*, *Siberian Electronic Mathematical Reports*, **13** (2016), 861–874.
- [4] J. Barwise *Ed.*, *Handbook of mathematical logic*, Part 1. Model theory, Science, Moscow, 1982.
- [5] T.G. Mustafin, *Generalized Jonsson Conditions and a Description of Generalized Jonsson Theories of Boolean Algebras*, *Siberian Adv. Math.*, **10:3** (2000), 1–58.
- [6] A.R. Yeshkeyev, *Jonsson theories*, KarGU, Karaganda, 2009.
- [7] W. Hodges *Model Theory*, Cambridge University Press, 1993.
- [8] G.E. Sacks *Saturated Model Theory*, W. A. Benjamin, Inc., Advanced Book Program, Reading, Massachusetts, 1972.
- [9] Y.T. Mustafin, *Quelques proprietes des theories de Jonsson*, *The Journal of Symbolic Logic*, **67:2** (2002), 528–536.
- [10] A.R. Yeshkeyev, G.S. Begetayeva *Stability of Δ -PM-theory and its center*, *Bulletin of the Karaganda University. Mathematics Series*, **4(56)** (2009), 29–34.
- [11] M. Ziegler *Model theory of modules*, *Annals of Pure and Applied Logic*, **26** (1984), 149–213.
- [12] R. Villemaire *Theories of modules closed under direct products*, *The Journal of Symbolic Logic*, **57:2** (1992), 515–521.
- [13] B. Poizat *A Course in Model Theory: An Introduction to Contemporary Mathematical Logic*, Translated by Moses Klein, Springer, 2000.
- [14] A. Macintyre *On algebraically closed groups*, *Ann. Math.*, **96**, 1972, 53–97.
- [15] W. Hodges *A Shorter Model Theory*, Cambridge University Press, 1997.
- [16] W. Baur, \aleph_0 -*Categorical Modules*, *The Journal of Symbolic Logic*, **40(2)** (1975), 213–220.

AIBAT RAFHATOVICH YESHKEYEV
BUKETOV KARAGANDA STATE UNIVERSITY,
ST. UNIVERSITETSKAYA, 28,
100028, KARAGANDA, KAZAKHSTAN
E-mail address: modth1705@mail.ru

OLGA IVANOVNA ULBRIKHT
BUKETOV KARAGANDA STATE UNIVERSITY,
ST. UNIVERSITETSKAYA, 28,
100028, KARAGANDA, KAZAKHSTAN
E-mail address: ulbrikht@mail.ru