# Бикмухаметов Равиль Ильдарович

# Вычислимые линейные порядки и естественные отношения на них

01.01.06 – Математическая логика, алгебра и теория чисел

## Автореферат

диссертации на соискание ученой степени кандидата физико-математических наук

Работа выполнена на *Кафедре алгебры и математической логики ФГАОУ*ВПО "Казанский (Приволжский) федеральный университет".

Научный руководитель:

#### Фролов Андрей Николаевич,

доктор физико-математических наук, старший научный сотрудник, ФГАОУ ВПО "Казанский (Приволжский) федеральный университет" Официальные оппоненты:

#### Алаев Павел Евгеньевич,

доктор физико-математических наук, ведущий научный сотрудник, ФГБУН Институт математики им. С.Л. Соболева

Сибирского отделения Российской академии наук,

## Коровина Маргарита Владимировна,

кандидат физико-математических наук, старший научный сотрудник, ФГБУН Институт систем информатики им. А.П. Ершова

Сибирского отделения Российской академии наук.

Ведущая организация : ФГБУН Институт математики и механики им. Н.Н.Красовского Уральского отделения Российской академии наук.

Защита состоится 26 марта 2015 г. в 14.30 на заседании диссертационного совета Д 212.081.24 при ФГАОУВПО "Казанский (Приволжский) федеральный университет" по адресу: 420008, г. Казань, ул. Кремлевская, д. 35., каб. \_\_\_\_\_

С диссертацией можно ознакомиться в библиотеке и на сайте Казанского (Приволжского) федерального университета.

Автореферат разослан «»	2015 г.
Ученый секретарь	
диссертационного совета Д 212.081.24	
к.фм.н., доц.	Еникеев А.И

#### ОБЩАЯ ХАРАКТЕРИСТИКА РАБОТЫ

**Актуальность работы.** Данная работа посвящена изучению алгоритмической сложности естественных отношений на линейных порядках.

Более обще, теория вычислимых моделей занимается изучением вопросов эффективности алгебраических структур и моделей. История изучения подобных структур обширна и берет начало с работ Д. Гильберта и М. Дена. Отечественные исследования в этом направление и становление вычислимой теории моделей как самостоятельного направления современной математической логики обязаны трудам выдающегося математика академика А. И. Мальцева [5], [6]. Одним таким классическим примером изучаемым в рамках этой теории являются вычислимые линейные порядки. Вычислимые линейные порядки широко исследовались многими авторами такими, как Р. Ганди [32], Р. Доуни [21, 22], Р. Доуни и Дж. Найт [25], Р. Доуни и М. Мозес [24], М. Мозес [37, 38, 39] Х. Райс [42], Л. Фейнер [27, 29], А. Н. Фролов [9, 30, 10, 11, 12, 13], Дж. Харрисон [33], Чен [17], Дж. Чишолм и М. Мозес [18], К. Эш [16] и др.

На протяжение истории изучения линейных порядков формировался круг наиболее естественных отношений на них, а именно, отношения соседства S, блока F, плотности dn, предельности справа  $P^+$ , предельности слева  $P^-$ . Данные отношения исследовались многими авторами при изучении линейных порядков, их структурных свойств и классификации. М. Мозес [37, 38] показал, что линейный порядок имеет 1-разрешимое представление тогда и только тогда, когда он имеет вычислимое представление с вычислимым отношением соседства. С. С. Гончаров и В. Д. Дзгоев [3] и Дж. Реммел [44] показали, что вычислимый линейный порядок является вычислимо категоричным тогда и только тогда, когда он имеет только лишь конечное число соседних элементов. А. Фролов [13] показал, что линейный порядок является низким тогда и

только тогда, когда он имеет  $\emptyset'$ -вычислимое представление с  $\emptyset'$ -вычислимым отношением соседства. Г. Ву, Р. Доуни, Ш. Лемпп [26] и А. Фролов [9] в совокупности показали, что спектр отношения соседства либо тривиален, либо замкнут наверх в в.п. степенях.

Отношение блока исследовались, например, в работах М. Мозеса [37, 38], где было показано, что отношение блока вычислимо категоричного 1-разрешимого линейного порядка является вычислимым. Все введенные выше отношения использовались в работе Дж. Тёрбера [46], который исследовал 2низкие булевы алгебры, порожденные линейными порядками. Также данные отношения использовались в работе П.Е. Алаева, Дж. Тёрбера, А.Н. Фролова [1] для исследования 2-низких квазидискретных линейных порядков. М. Зубков [4] исследовал отношения соседства и блока на начальных сегментах вычислимых линейных порядков, что позволило ему получить более простое доказательство теоремы Коулза-Доуни-Хусаинова [19] о существовании вычислимого линейного порядка с неконструктивизируемым  $\Pi_2^0$ -начальным сегментом. Отношения соседства, предельности справа, предельности слева использовались в работе А. Фролова [30] для описания 2-низких линейных порядков. А именно, им было показано, что  $\emptyset''$ -вычислимость структуры  $\langle \mathbb{N}, <_{\mathcal{L}}, S_{\mathcal{L}}, Q_{\mathcal{L}}, P_{\mathcal{L}}^+, P_{\mathcal{L}}^- \rangle$ , где  $\mathcal{L} = \langle \mathbb{N}, <_{\mathcal{L}} \rangle$  — линейный порядок, влечёт существование 2-низкого представления порядка  $\mathcal{L}$ . Этот результат для специальных классов линейных порядков имеет более простой вид: если  $\mathcal{L} = \langle \mathbb{N}, <_{\mathcal{L}} \rangle$  дискретный или разреженный линейный порядок, то  $\emptyset''$ -вычислимость структуры  $\langle \mathbb{N}, <_{\mathcal{L}}, S_{\mathcal{L}}, F_{\mathcal{L}}, P_{\mathcal{L}}^+, P_{\mathcal{L}}^- \rangle$  влечет существование 2-низкого представления порядка  $\mathcal{L}$ . Если же  $\mathcal{L}=\langle \mathbb{N}, <_{\mathcal{L}} \rangle$  — квазидискретный линейный порядок, то из  $\emptyset''$ -вычислимости структуры  $\langle \mathbb{N}, <_{\mathcal{L}}, S_{\mathcal{L}}, F_{\mathcal{L}}, dn_{\mathcal{L}}, P_{\mathcal{L}}^+, P_{\mathcal{L}}^- \rangle$  следует, что  ${\cal L}$  имеет 2-низкое представление. Изучению арифметической сложности всех введенных выше отношений также посвящена недавняя магистерская работа У. П. Тёрнера [47]. Из последних результатов видно, что отношения соседства S, блока F, плотности dn, предельности справа  $P^+$ , предельности слева  $P^-$  играют важную роль в исследование линейных порядков.

Классический результат [21] о существование вычислимого, но не 1-вычислимого линейного порядка является непосредственным следствием теоремы о существовании вычислимого линейного порядка  $\mathcal{L}$ , имеющего порядковый тип  $\omega$ , такого, что отношение соседства  $S_{\mathcal{L}}$  невычислимо. Нетрудно видеть, однако, что отношения  $F_{\mathcal{L}}$ ,  $dn_{\mathcal{L}}$ ,  $P_{\mathcal{L}}^+$ ,  $P_{\mathcal{L}}^-$  вычислимы. Следовательно, вычислимость отношений блока  $F_{\mathcal{L}}$ , плотности  $dn_{\mathcal{L}}$ , предельности справа  $P_{\mathcal{L}}^+$  и предельности слева  $P_{\mathcal{L}}^-$  вычислимого линейного порядка  $\mathcal{L}$  не влечет вычислимости отношения соседства  $S_{\mathcal{L}}$ . Возникает вопрос об описании возможной зависимости естественных отношений на вычислимых линейных порядках.

**Проблема 1.** Получить описание зависимости естественных отношений соседства S, блока F, плотности dn, предельности справа  $P^+$ , предельности слева  $P^-$  на вычислимых линейных порядках.

Естественным продолжением исследования является изучение алгоритмической зависимости этих отношений *на вычислимых представлениях* линейных порядков в смысле следующего определения:

Определение 1. Набор отношений  $\mathcal{P}_1$  назовем алгоритмически зависимым на вычислимых представлениях линейных порядков от набора отношений  $\mathcal{P}_2$ , если для любого линейного порядка вычислимость отношений из  $\mathcal{P}_2$  в некотором его вычислимом представлении влечет существование такого его вычислимого представления, что на нем вычислимы все отношения из набора  $\mathcal{P}_1$ .

**Проблема 2.** Описать зависимость естественных отношений соседства S, блока F, плотности dn, предельности справа  $P^+$ , предельности слева  $P^-$  на вычислимых представлениях линейных порядков.

Первый результат в этом направлении был получен М. Мозесом [37], который показал, что вычислимость отношения блока  $F_{\mathcal{A}}$  в некоторой вычислимой копии  ${\mathcal A}$  произвольного порядка  ${\mathcal L}$  влечет существование такого его вычислимого представления  $\mathcal{B}$ , что отношение соседства  $S_{\mathcal{B}}$  вычислимо. Таким образом, отношение блока и соседства являются алгоритмически зависимыми в вышеуказанном смысле, а именно, если  $\mathcal{P}_1 = \{S\}$  и  $\mathcal{P}_2 \ni F$ , то  $\mathcal{P}_1$  алгоритмически зависит от  $\mathcal{P}_2$  на вычислимых представлениях линейных порядков. Дж. Реммелом и С. С. Гончаровым было показано, что существует вычислимый линейный порядок  ${\cal L}$  такой, что в любой его вычислимой копии отношение соседства  $S_{\mathcal{L}}$  невычислимо. Можно заметить, что (см., например [21]) этот результат также доказывается кодированием  $\emptyset'$ -вычислимого линейного порядка  $\mathcal{L}$ , не имеющего вычислимого представления, в вычислимый линейный порядок  $\widetilde{\mathcal{L}}$  имеющий порядковый тип  $(\eta + 2 + \eta) \cdot \mathcal{L}$ . Нетрудно видеть, что порядок  $\widetilde{\mathcal{L}}$  является искомым. Подобные конструкции кодирования линейных порядков играют важную роль в теории. К примеру, первый пример нетривиального, то есть невычислимого линейного порядка, был построен Фейнером [27, 29], который показал, что для любого бесконечного  $\Sigma_3^0$ множества M, не содержащего 0, существует вычислимый линейный порядок типа

$$\zeta + n_0 + \zeta + n_1 + \dots,$$

где  $n_0, n_1, \ldots$  перечисление M в порядке возрастания. Здесь  $\zeta$  обозначает тип естественного порядка целых чисел  $\mathbb{Z}$ . Линейный порядок такого типа называется сильным  $\zeta$ -представлением множества M. Ясно, что данное кодирование допускает релятивизацию. Тогда, взяв в качестве M произвольное  $\Sigma_4^0$ -множество, не являющееся  $\Sigma_3^0$ -множеством, получаем, что сильное  $\zeta$ -представление множества M имеет  $\emptyset'$ -вычислимое представление и не изоморфно никакому вычислимому линейному порядку. Используя различные вариан-

ты кодирования линейных порядков в работе получено полное описание возможных вариантов алгоритмической зависимости естественных отношений на вычислимых представлениях линейных порядков. А именно, доказано, что нет других зависимостей, кроме той, которую установил М. Мозес.

В третьей главе изучаются начальные сегменты линейных порядков. Начальные сегменты вычислимых линейных являются классическим примером подструктуры линейного порядка и предметом многочисленных исследований [32, 43, 19, 15, 4]. Отметим, что сложность начального сегмента вычислимого линейного порядка может быть очень высокой. Согласно результатам Р. Ганди [32] и Дж. Харрисона [33], существует вычислимый линейный порядок с начальным сегментом, изоморфным  $\omega_1^{CK}$  — наименьшему неконструктивному ординалу. М. Роу [43] показал, что  $\Pi^0_1$ -начальный сегмент вычислимого линейного порядка имеет вычислимое представление. С другой стороны, им был построен пример вычислимого линейного порядка с неконструктивизируемым  $\Pi_3^0$ -начальным сегментом. Р. Коулз, Р. Доуни и Б. Хусаинов [19] показали, что существует вычислимый линейный порядок с  $\Pi^0_2$ -начальным сегментом, не изоморфным никакому вычислимому линейному порядку. Заметим, что доказательство последнего результата использует метод приоритета с бесконечными нарушениями. Более простое доказательство, использующее только лишь приоритет с конечными нарушениями, получено М. В. Зубковым [4]. Для этого им были рассмотрены линейные порядки с добавленными предикатами — отношением соседства и блока. Другими словами, такие структуры  $\langle L, <_{\mathcal{L}}, S_{\mathcal{L}} \rangle$  и  $\langle L, <_{\mathcal{L}}, F_{\mathcal{L}} \rangle$ , где  $\mathcal{L} = \langle L, <_{\mathcal{L}} \rangle$  — линейный порядок. В частности, им были построены такие вычислимые структуры  $\langle L, <_{\mathcal{L}}, S_{\mathcal{L}} \rangle$ и  $\langle L, <_{\mathcal{L}}, F_{\mathcal{L}} \rangle$ , что их  $\Pi^0_1$ -начальные сегменты не имеют вычислимых представлений. Естественным образом возникает вопрос о справедливости вышеуказанных результатов для оставшихся естественных отношений плотности dn, предельности справа  $P^+$  и предельности слева  $P^-$ .

**Проблема 3.** Верно ли, что существуют такие структуры  $\langle L, <_{\mathcal{L}}, dn_{\mathcal{L}} \rangle$ ,  $\langle L, <_{\mathcal{L}}, P_{\mathcal{L}}^{+} \rangle$  и  $\langle L, <_{\mathcal{L}}, P_{\mathcal{L}}^{+} \rangle$ , что их начальные сегменты не имеют вычислимых представлений?

В совместной работе К. Амбос - Шпис, С. Б. Купер и С. Лемпп [15] показали, противоположно результату Р. Коулза, Р. Доуни и Б. Хусаинова, что каждый  $\Sigma_2^0$ -начальный сегмент любого вычислимого линейного порядка имеет вычислимую копию. Естественным дополнением к этому результату является решение следующей проблемы.

**Проблема 4.** Верно ли, что каждый вычислимый линейный порядок без наибольшего элемента является  $\Sigma_2^0$ -начальным сегментом наперед заданной  $\Sigma_2^0$ -степени некоторого вычислимого линейного порядка?

Уточнение отсутствия наибольшего элемента существенно, поскольку, если вычислимый линейный порядок имеет наибольший элемент, то он может быть только вычислимым (т.е.  $\Sigma_{0}$ -) начальным сегментом.

#### Цели и задачи исследование. Целями настоящей работы являются:

- I. исследование алгоритмической зависимости естественных отношений соседства S, блока F, плотности dn, предельности справа  $P^+$  и предельности слева  $P^-$  на вычислимых линейных порядках и на вычислимых представлениях линейных порядков;
- II. исследование алгоритмической сложности начальных сегментов вычислимых линейных порядков с добавленными отношениями плотности dn, предельности справа  $P^+$  и предельности слева  $P^-$ , соответственно, и начальных сегментов, принадлежащих арифметическому уровню сложности иерархии множеств.

Следующие задачи исследования можно выделить в качестве основных:

- 1. получить описание алгоритмической зависимости естественных отношений соседства S, блока F, плотности dn, предельности справа  $P^+$  и предельности слева  $P^-$  на вычислимых линейных порядках и на вычислимых представлениях линейных порядков;
- 2. построить вычислимые линейные порядки с добавленными отношениями плотности dn, предельности справа  $P^+$  и предельности слева  $P^-$ , соответственно, начальные сегменты которых не имеют вычислимых представлений с вычислимыми отношениями плотности dn, предельности справа  $P^+$  и предельности слева  $P^-$ ;
- 3. доказать, что каждый вычислимый линейный порядок без наибольшего элемента является  $\Sigma_2^0$ -начальным сегментом наперед заданной  $\Sigma_2^0$ -степени некоторого вычислимого линейного порядка.

**Методология и методы исследования.** В диссертационной работе использованы методы теории вычислимости и теории счетных линейных порядков. Среди них можно особо выделить технику приоритета с бесконечными нарушениями и технику приоритета в комбинации с  $\emptyset'$ -оракульной конструкцией.

**Теоретическая и практическая значимость.** Работа носит теоретический характер. Результаты, полученные в диссертации, могут послужить инструментом для дальнейших теоретических исследований в теории вычислимого линейного порядка и теории вычислимых моделей. А также могут быть использованы при написании учебных пособий и монографий, и чтение спецкурсов по теории вычислимых моделей в высших учебных заведениях РФ.

**Основные результаты диссертации.** На защиту выносятся следующие основные результаты исследования:

- 1. Построена серия вычислимых линейных порядков, демонстрирующая алгоритмическую независимость естественных отношений соседства S, блока F, плотности dn, предельности справа  $P^+$  и предельности слева  $P^-$  на вычислимых линейных порядках;
- 2. Получено описание алгоритмической зависимости естественных отношений соседства S, блока F, плотности dn, предельности справа  $P^+$  и предельности слева  $P^-$  на вычислимых представлениях линейных порядков, а именно, доказано, что нет других зависимостей, кроме той, которую установил М. Мозес [37];
- 3. Построены вычислимые линейные порядки с добавленными отношениями плотности dn, предельности справа  $P^+$  и предельности слева  $P^-$ , соответственно, такие, что их  $\Pi^0_1$ -начальные сегменты не имеют вычислимых представлений с вычислимыми отношениями плотности dn, предельности справа  $P^+$  и предельности слева  $P^-$ ;
- 4. Доказано, что каждый вычислимый линейный порядок без наибольшего элемента является  $\Sigma_2^0$ -начальным сегментом наперед заданной  $\Sigma_2^0$ -степени некоторого вычислимого линейного порядка.

### Апробация работы.

По результатам диссертации были сделаны доклады:

- на международной конференции "Мальцевские чтения 2013" (Новосибирск, 2013 г.);
- на научной школе-конференции "Лобачевские чтения 2013" (Казань, 2013 г.);
- на международной конференции "Алгебра и математическая логика: теория и приложения" (Казань, 2014 г.);

- на международной конференции "Logic Colloquium 2014" (Вена, Австрия, 2014 г.);
- на международной конференции "Мальцевские чтения 2014" (Новосибирск, 2014 г.);
- на научной школе-конференции "Лобачевские чтения 2014" (Казань, 2014 г.);
- на научных семинарах и итоговых конференциях кафедры алгебры и математической логики Казанского (Приволжского) федерального университета 2013—2014 гг.

Публикации. Все основные результаты диссертации опубликованы в работах [49]–[58], из них работы [49]–[52] опубликованы в журналах, входящих в перечень ВАК рецензируемых научных журналов, в которых должны быть опубликованы основные научные результаты диссертации на соискание ученых степеней доктора и кандидата наук.

**Личный вклад автора.** Результаты диссертации получены автором самостоятельно.

Структура и объем диссертации. Диссертационная работа изложена на 89-и страницах и состоит из введения, трех глав, разделенных на параграфы, заключения и списка литературы, содержащего 48 наименований.

#### СОДЕРЖАНИЕ РАБОТЫ

Во введение обоснована актуальность диссертационной работы, приведен краткий обзор работ, посвященных теме исследования, представлены выносимые на защиту результаты.

В первой главе приведены необходимые для понимания диссертационной работы предварительные термины, определения и результаты. В первом параграфе приводятся основные определения и некоторые центральные результаты теории вычислимости. Во втором параграфе даны предварительные сведения теории счетных линейных порядков и некоторые центральные результаты теории, в частности, приведены определения естественных отношений соседства S, блока F, плотности dn, предельности справа  $P^+$  и предельности слева  $P^-$  на линейных порядках изучению которых посвящена диссертационная работа, а именно

**Определение 1.2.11.** Для данного линейного порядка  $\mathcal{L} = \langle L, <_{\mathcal{L}} \rangle$  и для любых  $x,y \in L$  определим

- 1) интервал:  $[x, y]_{\mathcal{L}} = \{z \mid x \leqslant_{\mathcal{L}} z \leqslant_{\mathcal{L}} y\};$
- 2) бинарное отношение соседства:  $S_{\mathcal{L}}(x,y) \Leftrightarrow (x <_{\mathcal{L}} y) \& [x,y]_{\mathcal{L}} = \{x,y\};$
- 3) бинарное отношение блока:  $F_{\mathcal{L}}(x,y) \Leftrightarrow |[x,y]_{\mathcal{L}} \cup [y,x]_{\mathcal{L}}| < \infty;$
- 4) бинарное отношение плотности интервала:  $dn_{\mathcal{L}}(x,y) \Leftrightarrow (x<_{\mathcal{L}}y) \ \& \ (\forall a,b \in [x,y]_{\mathcal{L}})[a<_{\mathcal{L}} \ b \to \exists z(a<_{\mathcal{L}}z<_{\mathcal{L}}b)];$
- 5) унарное отношение предельности справа:

$$P_{\mathcal{L}}^+(x) \Leftrightarrow (\forall y)[y \neq x \to \neg S_{\mathcal{L}}(x,y)];$$

аналогично,

6) унарное отношение предельности слева:

$$P_{\mathcal{L}}^{-}(x) \Leftrightarrow (\forall y)[y \neq x \to \neg S_{\mathcal{L}}(y, x)].$$

Вторая глава посвящена изучению зависимости естественных отношений на линейных порядках. Отправной точкой исследования главы послужил следующий фольклорный результат (см., например [21]).

**Предложение 2.1.1.** Существует вычислимый линейный порядок  $\mathcal{L}$ , имеющий порядковый тип  $\omega$ , такой, что отношение  $S_{\mathcal{L}}$  невычислимо.

Так как линейный порядок упорядоченный по типу  $\omega$  содержит один единственный предельный слева элемент, не содержит предельных элементов справа, не содержит плотных интервалов, и все его элементы содержатся в одном блоке, то из вышеприведенного факта следует

**Следствие 2.1.2.** Существует вычислимый линейный порядок  $\mathcal{L}$ , имеющий порядковый тип  $\omega$ , такой, что отношение  $S_{\mathcal{L}}$  невычислимо, а отношения  $F_{\mathcal{L}}$ ,  $dn_{\mathcal{L}}$ ,  $P_{\mathcal{L}}^+$ ,  $P_{\mathcal{L}}^-$  вычислимы.

Основной результат **первого параграфа**, устанавливающий алгоритмическую независимость естественных отношений, является следствием ряда теорем (2.1.3., 2.1.5.-2.1.6.), полученных в работе, и предложения 2.1.1., и сформулирован в виде

Следствие 2.1.8. Пусть  $\mathcal{P} = \{S, P^-, F, dn, P^+\}$ . Для любых  $\mathcal{P}_1 \subseteq \mathcal{P}$  и  $\mathcal{P}_2 \subseteq \mathcal{P}$  таких, что  $\mathcal{P}_1 \cap \mathcal{P}_2 = \emptyset$  и  $\mathcal{P}_1 \cup \mathcal{P}_2 = \mathcal{P}$ , существует вычислимый порядок  $\mathcal{L}$  такой, что все отношения из  $\mathcal{P}_1$  невычислимы, тогда как все отношения из  $\mathcal{P}_2$  вычислимы.

Таким образом, получен исчерпывающий ответ на проблему 1.

Второй параграф посвящен изучению отношений, которые связаны естественным образом с отношениями предельности слева и предельности справа, а именно, отношений  $P_{\mathcal{L}}^{\vee}$ ,  $P_{\mathcal{L}}^{\&}$  и  $P_{\mathcal{L}}^{\triangle}$ . Показано, что данные отношения алгоритмически зависимы и получено полное описание их алгоритмической зависимости.

В **третьем параграфе второй главы** изучается алгоритмическая зависимость естественных отношений *на вычислимых представлениях* линейных порядков. Для этого были получены следующие варианты  $\emptyset'$ -кодировок линейных порядков.

**Теорема 2.3.5.** Линейный порядок  $\mathcal{L} = \langle L, <_{\mathcal{L}} \rangle$  имеет  $\emptyset'$ -вычислимое представление тогда и только тогда, когда порядок  $(\zeta^2 + \omega + \zeta^2) \cdot \mathcal{L}$  имеет вычислимое представление  $\tilde{\mathcal{L}}$  с вычислимыми отношениями соседства  $S_{\tilde{\mathcal{L}}}$  и блока  $F_{\tilde{\mathcal{L}}}$ .

**Теорема 2.3.9.** Линейный порядок  $\mathcal{L} = \langle L, <_{\mathcal{L}} \rangle$  имеет  $\emptyset'$ -вычислимое представление тогда и только тогда, когда порядок  $((\zeta+1)\cdot\zeta+\eta+(\zeta+1)\cdot\zeta)\cdot\mathcal{L}$  имеет вычислимое представление  $\tilde{\mathcal{L}}$  с вычислимыми отношениями соседства  $S_{\tilde{\mathcal{L}}}$ , блока  $F_{\tilde{\mathcal{L}}}$ , предельности слева  $P_{\tilde{\mathcal{L}}}^-$  и справа  $P_{\tilde{\mathcal{L}}}^+$ .

Данные теоремы в совокупности с  $\emptyset'$ -кодировками, полученными в работах А.Н. Фролова [10, 11], М. Мозеса [37] и  $\emptyset''$ -кодировкой, установленной Р. Ватником [48], позволяют получить полное описание алгоритмической зависимости естественных отношений на вычислимых представлениях линейных порядков.

Следствие 2.3.11. Пусть  $\mathcal{P} = \{S, F, dn, P^-, P^+\}$ . Тогда для любых  $\mathcal{P}_1, \mathcal{P}_2 \subseteq \mathcal{P}$  таких, что  $\mathcal{P}_1 \bigcup \mathcal{P}_2 = \mathcal{P}, \mathcal{P}_1 \bigcap \mathcal{P}_2 = \emptyset$  и  $S \in \mathcal{P}_1$  влечет  $F \in \mathcal{P}_1$ , существует линейный порядок  $\mathcal{L}$  такой, что все отношения из  $\mathcal{P}_2$  вычислимы, а все отношения из  $\mathcal{P}_1$  невычислимы ни в какой его вычислимой копии  $\tilde{\mathcal{L}}$ .

Первый параграф третьей главы посвящен изучению алгоритмической сложности естественных отношений на начальных сегментах вычислимых линейных порядков с добавленными предикатами. М. Зубков показал, что существуют вычислимые линейные порядки с добавленными отношениями соседства S и блока F, соответственно, что их  $\Pi_1^0$ -начальные сегменты не имеют вычислимых представлений. В первом параграфе рассмотрены оставшиеся случаи для отношений плотности dn, предельности справа  $P^+$  и предельности слева  $P^-$ . Получен ряд результатов, дающих положительный ответ на проблему 3, а именно

**Теорема 3.1.4.** Существует вычислимая структура  $\langle L, <_{\mathcal{L}}, dn_{\mathcal{L}} \rangle$  и  $\Pi^0_1$ - начальный сегмент  $\mathcal{I}$  этой структуры, что  $\mathcal{I}$  не имеет вычислимого представления.

Доказательство теоремы 3.1.4 разбито на два этапа, а именно, установлены следующие результаты, доказательства которых используют технику приоритета в комбинации с  $\emptyset'$ -оракульной конструкцией.

**Предложение 3.1.5.** Для двухэлементного множества  $M=\{2,3\}$  существует такая  $\emptyset'$ -вычислимая функция f, что rang(f)=M и  $\eta$ -представление M типа

$$1 + \eta + f(0) + \eta + f(1) + \eta + f(2) + \eta + \dots$$

не имеет вычислимого представления с вычислимым отношением плотности.

**Предложение 3.1.6.** Для любого непустого множества  $M \in \Delta_2^0$ , не содержащего 0 и 1, такого, что M = rang(f) для некоторой  $\emptyset'$ -вычислимой функции f, существует такой вычислимый линейный порядок  $\mathcal{L} = \mathcal{A} + \mathcal{B}$  с вычислимыми отношениями плотности  $dn_{\mathcal{L}}$ , предельности справа  $P_{\mathcal{L}}^+$  и предельности слева  $P_{\mathcal{L}}^-$ , что  $\mathcal{A}$  является  $\Pi_1^0$ -начальным сегментом  $\mathcal{L}$  и  $\eta$ -

представлением множества M типа

$$1 + \eta + f(0) + \eta + f(1) + \eta + f(2) + \eta + \dots$$

Ясно, что теорема 3.1.4. следует из предложения 3.1.6., если в качестве множества M взять двухэлементное множество  $M=\{2,3\}$  и функцию f из предложения 3.1.5.

Модификации предложения 3.1.5. в совокупности с предложением 3.1.6. позволяют получить аналогичные результаты для отношений предельности справа  $P^+$  и предельности слева  $P^-$ .

**Теорема 3.1.11.** Существует вычислимая структура  $\langle L, <_{\mathcal{L}}, P_{\mathcal{L}}^{+} \rangle$  и  $\Pi_{1}^{0}$ - начальный сегмент  $\mathcal{I}$  этой структуры, что  $\mathcal{I}$  не имеет вычислимого представления.

**Теорема 3.1.12.** Существует вычислимая структура  $\langle L, <_{\mathcal{L}}, P_{\mathcal{L}}^{-} \rangle$  и  $\Pi_{1}^{0}$ - начальный сегмент  $\mathcal{I}$  этой структуры, что  $\mathcal{I}$  не имеет вычислимого представления.

Во втором параграфе третьей главы рассматриваются  $\Sigma_2^0$ -начальные сегменты вычислимых линейных порядков. Основным результатом этого параграфа является следующая теорема, доказательство которой проведено с помощью метода бесконечного приоритета на деревьях.

**Теорема 3.2.1.** Для любого вычислимого линейного порядка  $\mathcal{L} = \langle L, <_{\mathcal{L}} \rangle$  без наибольшего элемента и любого множества  $M \in \Sigma_2^0$ , существует такой вычислимый линейный порядок  $\tilde{\mathcal{L}} = \mathcal{A} + \eta$ , что A является  $\Sigma_2^0$ -начальным сегментом  $\tilde{L}$ ,  $\mathcal{A} \cong \mathcal{L}$  и  $\mathcal{A} \equiv_T M$ .

Таким образом, доказано, что каждый вычислимый линейный порядок без наибольшего элемента является  $\Sigma^0_2$ -начальным сегментом наперед заданной  $\Sigma^0_2$ -степени некоторого вычислимого линейного порядка.

В заключении излагаются итоги выполненного исследования. Изложение работы заканчивается списком литературы.

Автор выражает глубокую признательность научному руководителю Андрею Николаевичу Фролову за постановку задач, поддержку в работе и интерес к исследованиям автора, Марату Мирзаевичу Арсланову, Искандеру Шагитовичу Калимуллину, Максиму Витальевичу Зубкову и Марату Хайдаровичу Файзрахманову за внимание к исследованиям автора и активное и плодотворное обсуждение.

# Литература

- [1] Алаев П., Тербер Дж., Фролов А. Н. Вычислимость на линейных порядках, обогащенных предикатами // Алгебра и Логика. – 2009. – Т. 48, – № 5. – С. 549–563.
- [2] Арсланов М. М. Рекурсивно перечислимые множества и степени неразрешимости. – Казань: изд-во КГУ. – 1986. – 206 с.
- [3] Гончаров С. С., Дзгоев В. Д. *Автоустойчивость моделей*// Алгебра и логика 1980. Т. 19, № 1. С. 45–58.
- [4] Зубков М. В. О начальных сегментах вычислимых линейных порядков с дополнительными вычислимыми предикатами // Алгебра и логика. 2009. Т. 48, № 5. С. 564–579.
- [5] Мальцев А. И. Конструктивные алгебры. I // УМН, 16:3(99) (1961), 3–60.
- [6] Мальцев А.И. *О рекурсивных абелевых группах* // Доклады Акад. наук СССР, − 1962. Т.146, №5. С.1009–1012.
- [7] Роджерс X. Теория рекурсивных функций и эффективная вычислимость. – М.: Мир, 1972. – 624 с.
- [8] Соар Р.И. Вычислимо перечислимые множества и степени. Казань: Казанское математическое общество, 2000. – 576 с.
- [9] Фролов А. Н. Представления отношения соседства вычислимого линейного порядка // Известия ВУЗов. Математика. 2010. № 7. С. 73–85.
- [10] Фролов А. Н.  $\Delta_2^0$ -копии линейных порядков // Алгебра и логика. 2006. Т. 45,  $\mathbb{N}_2$  3. С. 354—370.

- [11] Фролов А. Н. Линейные порядки. Теоремы кодирования // Учён. зап.
   Казан. гос. ун-та. Сер. Физ.-матем. науки. 2012. Т. 154, № 2. –
   С. 142–151.
- [12] Фролов А. Н. *Ранги η-функций η-схожих линейных порядков* // Изв. вузов. Матем. 2012. № 3. С. 96–99.
- [13] Фролов А. Н. Линейные порядки низкой степени // Сиб. матем. журн. 2010. Т. 51, № 5. С. 1147–1162.
- [14] Шенфилд Дж. Степени неразрешимости. Москва: Наука, 1977. 192
- [15] Ambos-Spies K., Cooper S. B., Lempp S. Initial Segments of Recursive Linear Orders // Order. 1997. V. 14, №. 2. P. 101–105.
- [16] Ash C. J. Categoricity in the hyperarithmetical degrees // Annals of pure and applied logic. 1987. V. 34, P. 1–34.
- [17] Chen K. H. Recursive well founded linear orderings // Annals of mathematical logic. 1978. V. 13. P. 117–147.
- [18] Chisholm J., Moses M. Undecidable linear orderings that are nrecursive for each n: to appear.
- [19] Coles R. J., Downey R. G., Khoussainov B. On Initial Segments of Computable Linear Orders // Order. 1997. V. 14, № 2. P. 107–124.
- [20] S. B. Cooper. Partial Degrees and the Density Problem. Part 2: The Enumeration Degrees of the Σ<sup>0</sup><sub>2</sub> Sets are Dense // The Journal of Symbolic Logic. − 1984. − V. 49, − № 2. − P. 503–513.
- [21] Downey R. G. Computability theory and linear orderings // Handbook of recursive mathematics. North-Holland, Amsterdam, 1998. V. 2. P. 823–976.

- [22] Downey R. G. On presentations of algebraic structures: to appear in the proceedings of the EC COLORET network, Marcel Dekker.
- [23] Downey R. G., Jockusch C. G. Every low Boolean algebra is isomorphic to a recursive one // Proc. Am. Math. Soc. 1994. V. 122, № 3. P. 871–888.
- [24] Downey R. G., Moses M. Recursive linear orderings with incomplete successivities // Trans. Amer. Math. Soc. 1991. V. 326. P. 653–668.
- [25] Downey R. G., Knight J. F. Orderings with  $\alpha$ -th jump degree  $\boldsymbol{o}^{(\alpha)}$  // Proc. Amer. Math. Soc. 1992. V. 14. P. 545–552.
- [26] Downey R. G., Lempp S., Wu G. On the complexity of the successivity relation in computable linear orderings // Journal of Mathematical Logic. 2010. V. 10, № 1–2. P. 83–99.
- [27] Feiner L. J. Orderings and Boolean Algebras not isomorphic to recursive ones: Ph.D. Thesis. MIT, Cambridge, MA, 1967, 89 p.
- [28] Feiner L. J. Hierarchies of Boolean algebras // J. Symb. Logic. 1970. V. 35,  $\mathbb{N}_2$  3. C. 365–374.
- [29] Feiner L. J. The strong homogeneity conjecture // J. Symb. Logic. 1970. V. 35,  $\mathbb{N}_2$  3. C. 373–377.
- [30] Frolov A. N. Low linear orderings // Journal of Logic and Computation. 2010. V. 22, No 4. P. 745–754.
- [31] Frolov A. N. Scattered linear orderings with no computable presentation // Lobachevskii Journal of Mathematics. 2014. V. 35, No 1. P. 19–22.
- [32] Gandy R. O. General recursive of finite type and hierarchies of functions // Ann. Fac. Sci. Univ. Clemmont-Ferrand. 1967. V. 35, No. 4. P. 5–24.

- [33] Harrison J. Recursive pseudo-well orderings // Trans. AMS. 1968. V. 131.
   P. 526-543.
- [34] Jockusch C. G., Soare R. I. Degrees of orderings not isomorphic to recursive linear orderings // Annales of Pure and Applied Logic. – 1991. – V. 52. – P. 39–61.
- [35] Kach A., Montalbán A. Cuts of linear orders // Order. 2011. V. 28, No 3. – P. 593–600.
- [36] Kaye R. Models of Peano Arithmetic, Volume 15 of Oxford Logic Guides, Oxford University Press, New York, 1991.
- [37] Moses M. Recursive Properties of Isomophism Types: Ph.D. Thesis. Monash Univ., Clayton, Victoria, Australia, 1983.
- [38] Moses M. Recursive linear orders with recursive successivities // Ann. Pure Appl. Logic. 1984. V. 27. P. 253–264.
- [39] Moses M. n-recursive linear orderings without n + 1-recursive copies // In
   Logical methods, (Ed. J. Crossley, J. Remmel, R. A. Shore and M. Sweedler).
   Birkhäuser, 1993. P. 572–592.
- [40] Odifreddi P. Classical recursion theory. Amsterdam: North-Holland. 1989.
   610 p.
- [41] Knight J. F., Stob M. Computable Boolean algebras // J. Symb. Logic. 2000. V. 65, No 4. P. 1605–1623.
- [42] Rice H. Recursive and recursively enumerable orders // Trans. Amer. Math. Soc. 1956. V. 83. P. 277–300.
- [43] Raw M. J. S. Complexity of automorphisms of recursive linear orders: Ph.D. Thesis. University of Wisconsin-Madison, 1995.

- [44] Remmel J. B. Recursively categorical linear orderings // Proc. Amer. Math. Soc. 1981. V. 83. P. 387–391.
- [45] Rosenstein J. Linear orderings. New York: Academic Press, 1982. 487 p.
- [46] Thurber J. J. Every low<sub>2</sub> Boolean algebra has a recursive copy // Proc. Am. Math. Soc. 1995. V. 123, No. 12. P. 3859–3866.
- [47] Turner W. P. Computable linear orders and Turing reductions: Master's Thesis. University of Connecticut, 2012.
- [48] Watnick R. A generalization of Tennenbaum's Theorem on effectively finite recursive linear orderings // Journal of Symbolic Logic. – 1984. – V.49. – P. 563-569.

#### Публикации автора по теме диссертации

- [49] Бикмухаметов Р. И. Алгоритмическая независимость естественных отношений на вычислимых линейных порядках // Учён. зап. Казан. гос. унта. Сер. Физ.-матем. науки. 2013. Т. 155, № 3. С. 80–90.
- [50] Бикмухаметов Р. И. O  $\Sigma_2^0$ -начальных сегментах вычислимых линейных порядков // Алгебра и логика 2014. Т. 53, № 3. С. 413–415.
- [51] Bikmukhametov R. I. Codings on Linear Orders and Algorithmic Independence of Natural Relations // Lobachevskii Journal of Mathematics. 2014. T. 35,
   № 4. C. 326–331.
- [52] Бикмухаметов Р. И. *Начальные сегменты вычислимых линейных порядков с вычислимыми естественными отношениями* // Известия высших учебных заведений. Математика, принято в печать.

#### Тезисы конференций

- [53] Бикмухаметов Р. И. O  $\Sigma_2^0$ -начальных сегментах вычислимых линейных  $nopя \partial кos$  // Тр. Матем. центра им. Н. И. Лобачевского. Казань: Изд-во Казан. матем. об-ва. 2013. Т. 47. С. 22–23.
- [54] Бикмухаметов Р. И. O  $\Sigma_2^0$ -начальных сегментах вычислимых линейных  $nopя \partial кos$  // Электронный сборник тезисов докладов международной конференции «Мальцевские Чтения». Новосибирск: Институт математики им. С. Л. Соболева Сибирского отделения Российской академии наук. 2013. С. 66–67.
- [55] Бикмухаметов Р.И. Вычислимые линейные порядки и естественные отношения на них // Тр. Матем. центра им. Н. И. Лобачевского. Казань: Изд-во Казан.матем. об-ва. 2014. Т. 50. С. 27–29.
- [56] Bikmukhametov R. I. On Σ<sub>2</sub><sup>0</sup>-initial segments of computable linear orders //
  Abstract Booklet of Logic Colloquium and Logic, Algebra and Truth Degrees.
   Vienna, Austria. 2014. P. 37–38.
- [57] Бикмухаметов Р. И. O  $\Sigma_2^0$ -начальных сегментах вычислимых линейных порядков // Материалы международной конференции «Алгебра и математическая логика: теория и приложения». Казань: КФУ. 2014. С. 44–45.
- [58] Бикмухаметов Р.И. Вычислимые линейные порядки и естественные отношения на них // Электронный сборник тезисов докладов международной конференции «Мальцевские Чтения». Новосибирск: Институт математики им. С. Л. Соболева Сибирского отделения Российской академии наук 2014. С. 39–40.