

**Рецензия на статью**  
**М. V. Korovina, O. V. Kudinov**  
**“On the computability of ordered fields”**

Статья в первую очередь посвящена изучению упорядоченных полей, образованных вычислимыми вещественными числами с определёнными ограничениями на сложность их вычисления: числами, вычислимыми за полиномиальное время, порождаемыми классами иерархии Гжегорчика или всеми примитивно рекурсивными функциями. Основные утверждения статьи состоят в том, что все такие поля не имеют вычислимого представления. И тематика статьи, и полученные результаты достаточно интересны и последние несомненно заслуживают опубликования.

К сожалению, внимательное чтение статьи и анализ доказательств вызвал у рецензента существенные трудности. Во-первых, в тексте присутствует большое число опечаток. Во-вторых, многие доказательства отличаются сверхкраткостью: авторы как будто методично пропускают промежуточные шаги рассуждений, приводя лишь их начало и конец. Такой быстрый переход можно назвать скачком. В-третьих, обозначения и терминология статьи в некоторых важных моментах довольно запутаны. Например, обозначение  $\tilde{K}$  имеет три определения, или даже четыре. В-четвёртых, рецензент так и не смог понять некоторые доказательства, и истинность соответствующих теорем пока остаётся для него открытым вопросом. Наконец, в-пятых некоторые утверждения статьи, например теорема 1, прямо неверны. Доказательство неверной теоремы, состоящее из серии скачков и щедро усыпанное опечатками, объективно представляет собой непростое чтение для любого рецензента.

Тем самым текст в нынешнем виде не может быть опубликован и требует существенной доработки. Подробный перечень конкретных замечаний приведён ниже. Сейчас выскажем несколько общих замечаний.

Рецензент обращается к авторам с настоятельной просьбой соблюдать принцип “один термин (обозначение) — одно определение”. Особенно это касается ключевого класса  $\tilde{K}$ . Для разных определений необходимо ввести разные обозначения, инструменты *TeX*’а предоставляют для этого широкие возможности. Затем в виде отдельного утверждения можно отметить, что эти обозначения в каких-то случаях совпадают. То же самое касается понятия “ $K$ -число”.

Кроме того, рецензент призывает авторов не экономить байты и писать доказательства более подробно, не выбрасывать середину из цепочки равенств, добавлять больше пояснений к логическим переходам и т.п. Например, на стр. 5 утверждается, что любое позитивно нумерованное поле является конструктивным. Это верно, но читатель может быть недостаточно хорошо знаком с теорией позитивно нумерованных полей. В этом месте лучше поставить конкретную ссылку на литературу, с указанием теоремы, или (что ещё лучше) просто отметить, что отношение  $x \neq 0$  выражается  $\exists$ -формулой  $\exists y (y \cdot x = 1)$ . Все термины и обозначения, которые появляются в тексте, лучше снабжать хотя бы краткими пояснениями.

## Перечень замечаний

1. Проблема с обозначением  $\tilde{K}$ . Первое значение этого символа указано на стр. 3, второе на стр. 7 и третье на стр. 8 (определение 2). Кроме того, на стр. 7 присутствует ещё обозначение  $\tilde{P}$ , которое снабжено отдельным определением. При этом в разных местах на класс  $K$  накладываются разные требования. Добравшись до четвёртого определения, рецензент понял, что не в силах дальше читать статью, поэтому все дальнейшие замечания относятся только к стр. 1–8.

Возможно, для всех этих определений стоит ввести разные обозначения и собрать все определения в отдельный параграф, а затем обсудить, в каких случаях они эквивалентны.

2. Проблема с термином “ $K$ -число”. На стр. 3 указано, что  $K$ -числами называются элементы класса  $\tilde{K}$  при условии, что  $K$  содержит функцию  $2^x$ . Однако на стр. 7 появляются  $P$ -числа и  $SP$ -числа, которые, кажется, не подпадают под предыдущее определение. Рецензент хотел бы повторить свою просьбу: зафиксировать для каждого термина из статьи одно явное определение и затем пользоваться только им. Например, можно вообще не использовать понятие  $K$ -числа, если его определение вызывает трудности.

3. Стр. 1, ссылка [14]: в работе А.С.Морозова было найдено описание только для разрешимых однородных булевых алгебр, а описание вычислимых однородных булевых алгебр было получено в работе П.Е.Алаева, Алгебра и логика, т. 43, №2, 2004.

4. Стр. 1, ссылки [6,7]: это две ссылки на одну и ту же книгу.

5. Стр. 2, 6 строка снизу: неудачные скобки вокруг  $l(n), r(n)$ .

6. Стр. 2, 4 снизу: здесь говорится про стандартную вычислимую нумерацию  $q : \omega \rightarrow \mathbb{Q}$ , но не указано, как именно она строится. Например, в доказательстве предложения 1 утверждается, что замкнутость  $\tilde{K}$  относительно сложения легко проверяется. Однако для этого нам, по-видимому, нужна функция  $h \in K$  т.ч.  $q(s) + q(t) = q(h(s, t))$ . Для произвольного  $K$  и произвольной нумерации  $q$  такой  $h$  может и не найтись. Возможно,  $q$  лучше построить в явном виде.

7. Стр. 3, 6 сверху: пропущена запятая.

8. Стр. 3, определение вычислимых представлений. Указанное определение годится только для конечной сигнатуры  $\sigma$ . Заодно здесь же можно привести определение позитивно нумерованной структуры, которое используется на стр. 5 в теореме 1.

9. Стр. 3, предложение 1. Как уже отмечалось в замечании 6, замкнутость  $\tilde{K}$  относительно операций требует некоторых условий на нумерацию  $q$ . Произвольная вычислимая нумерация поля  $\mathbb{Q}$  здесь не будет работать.

10. Стр. 3, 3 снизу: опечатка  $x_i$ .

11. Стр. 4, 1 сверху: рецензент не смог понять, какой смысл здесь имеет фраза “exact knowledge of zero coefficients”.

12. Стр. 4, 8 сверху: здесь упоминается Uniformity Principal, и стоило бы хотя

бы кратко привести его общую формулировку: к каким формулам и в каких случаях он применяется. Кроме того, чтение дальнейшего доказательства вызвало у рецензента чувство, что этот принцип является здесь чрезмерно сильным инструментом, требующим от читателя знакомства со свойствами  $\exists$ -формул без равенства и т.п.

Пусть  $p(x) = \sum_{i=0}^n z_i x^i$ ,  $p(x_0) = 0$  и  $p'(x_0) > 0$ . Если рассматривать  $p'$  как функцию  $p'(\bar{z}, x)$ , то она непрерывна. Если  $p'(\bar{a}, x_0) > 0$ , то найдётся окрестность точки  $(\bar{a}, x_0)$  и  $\delta > 0$  т.ч.  $p'(\bar{z}, x) > \delta$  в этой окрестности. Если внутри этой окрестности найти интервал  $[A, B]$ , содержащий  $x_0$ , то мы получим, что  $p(\bar{a}, A) < \varepsilon$  и  $p(\bar{a}, B) > \varepsilon$  для некоторого  $\varepsilon > 0$ . Следовательно,  $p(\bar{z}, A) < 0$  и  $p(\bar{z}, B) > 0$  в некоторой окрестности точки  $\bar{a}$ . Кажется, ничего большего в доказательстве не требуется.

Если авторы всё же хотят использовать Uniformity Principal, просьба уточнить его формулировку и указать нужные свойства  $\exists$ -формул (какого языка?) Кроме того, неясно, как связаны константы  $A, B, \varepsilon$  из определения формул  $\psi_i$  и константы  $A, B, \varepsilon$  в обозначении  $\Theta_{A,B,\varepsilon}$ . Из текста какой-либо связи между ними не видно.

**13.** Стр. 4, 12 снизу: если число  $M$  ограничивает  $|B|$ , то почему оно не ограничивает  $|A|$ ? Границы интервала, кажется, по смыслу равноправны.

**14.** Стр. 4, 11 снизу: фраза “find  $y \in \mathbb{Q} \cap [A, B]$ ” приведена здесь без каких-либо пояснений. Рецензент не смог понять, как можно быстро и просто найти такой  $y$ . Если авторы имели в виду какой-то алгоритм, то нужно проверить, что соответствующая функция лежит в  $K$ . Для этого алгоритм нужно как минимум указать. Это место выглядит загадочно.

**15.** Стр. 4, 10 снизу: может быть, тут имеется в виду оценка  $\frac{1}{2^{3m}}$ , а не  $\frac{1}{3^m}$ ?

**16.** Стр. 4, 9 снизу: фраза “it is worth noting that  $2^m \cdot \varepsilon > 1$ ” звучит загадочно. Выше ничего не говорилось про связь  $m$  и  $\varepsilon$ .

**17.** Стр. 4, 8 снизу: необходимо подробнее расписать оценку для  $|p(y)|$ . Последнее равенство в этой строчке не внушает доверия.

**18.** Стр. 4, 5 снизу: эта серия оценок, кажется, использует тот факт, что  $p'(c) \geq \varepsilon$ . Но откуда это следует? В формуле  $\psi(\bar{a})$  ничего не говорится про нижнюю оценку на  $p'(x)$ . Это место выглядит загадочно.

**19.** Стр. 5, теорема 1: здесь авторы в качестве критерия используют условие “семейство  $S_F$  вычислимо”. Точный смысл этой фразы остался для рецензента загадкой:  $S_F$  это некоторое семейство элементов  $P(\omega)$ , и иногда под вычислимостью этого семейства понимают существование вычислимой нумерации  $\nu : \omega \rightarrow S_F$ , при которой нумерованное семейство  $\{\nu(k)\}_{k \in \omega}$  станет равномерной последовательностью в.п. множеств.

Если авторы имели в виду это определение, то теорема будет, по-видимому, неверной. Правильная формулировка могла бы звучать так:  $(F, \mu)$  — вычислимая структура тогда и только тогда, когда  $\{S_k\}_{k \in \omega}$  — равномерная последовательность в.п. множеств. В доказательстве мы используем тот факт, что множество  $S_k$  может быть найдено равномерно по  $k$ . Если же у семейства  $S_F$  задана какая-то другая нумерация, никак не связанная с  $\mu$ , то доказательство не будет работать.

Можно предположить, что в определении семейства  $S_L$  на стр. 5 подразумевается не подмножество  $P(\omega)$ , а именно нумерованное семейство  $\{S_k\}_{k \in \omega}$ . Но это противоречит дальнейшему тексту, а также замечанию 2 о том, что  $S_L$  не зависит от выбора  $\mu$ . Нумерованное семейство, очевидно, зависит от конкретного  $\mu$ .

**20.** Стр. 5, 17 сверху: стрелка направлена не в ту сторону. То же самое относится к строке 18.

**21.** Стр. 5, 17 снизу: видимо, здесь должно стоять  $\mu(n) \leq q_k$ .

**22.** Стр. 5, определение 1: здесь  $x \in F$ ,  $y \in \mathbb{R}$ , и что означает запись  $|x-y| < \mathbb{Q}^+$ , понять не так просто. Рецензенту кажется, что он понимает это определение, но для более широкого круга читателей обозначение стоит пояснить подробнее.

**23.** Стр. 5, 13 сверху: тут присутствует некоторый повтор, и стоит подробнее пояснить, почему такое  $a$  существует.

**24.** Стр. 6, 21 сверху: рецензент не смог понять, в чём именно заключается противоречие. Мы лишь получили, что  $q(x_0)B(x_0) \in F_0 \setminus \{0\}$ .

**25.** Стр. 6, 1 снизу: поскольку формулировка теоремы 1 требует поправок, утверждение про вычислимость  $S_F$  тоже, возможно, нуждается в поправках.

**26.** Стр. 7, 6 сверху: фраза “a function  $f$  with the evidence  $c$ ” показалась рецензенту не совсем понятной. Словари тоже не могут её перевести.

**27.** Стр. 7, 20 сверху: фраза “nobody can state” звучит не совсем ясно. Может, “nobody can prove”?

**28.** Стр. 7, 2 снизу: обычно пишут, что  $\mathcal{E}_2 = \text{LinSpace}$ , так как стандартной мерой длины числа считается длина его двоичной записи. Равенство  $\mathcal{E}_2 = \text{LogSpace}$  может смутить читателя, хотя ниже поясняется её смысл.

**29.** Стр. 8, 5 сверху: желательно пояснить обозначение  $\text{DSpace}^{\{0,1,2\}}(n)$ .