

## О полноте инфинитарного гиперсеквенциального исчисления для первопорядковой бесконечнозначной логики Лукасевича

А. С. Герасимов

Санкт-Петербургский политехнический университет Петра Великого

alexander.s.gerasimov@ya.ru

**Аннотация.** В 2010 году Бааз (Baaz) и Меткалф (Metcalfе) опубликовали инфинитарное аналитическое гиперсеквенциальное исчисление для первопорядковой бесконечнозначной логики Лукасевича, но привели неверное доказательство полноты этого исчисления. В данном докладе представляется первое верное доказательство полноты этого исчисления. DOI: 10.52119/LPHS.2024.53.50.002.

**Ключевые слова:** многозначная логика, нечёткая логика, первопорядковая бесконечнозначная логика Лукасевича, инфинитарное исчисление, полнота.

**Введение.** Логика Лукасевича являются исторически первыми многозначными логиками. Первopядковая бесконечнозначная логика Лукасевича  $\text{Ł}\forall$  имеет отрезок  $[0,1]$  вещественных чисел в качестве множества истинностных значений и, таким образом, относится к нечётким логикам, которые служат для формализации приближённых рассуждений [8, 4].

Далее мы будем говорить об исчислениях для логики  $\text{Ł}\forall$ , понимая под таким исчислением любое корректное для  $\text{Ł}\forall$  исчисление, иными словами, такое исчисление, что все выводимые в нём  $\text{Ł}\forall$ -формулы общезначимы (т. е. принимают лишь истинностное значение 1). Множество всех общезначимых  $\text{Ł}\forall$ -формул неперечислимо, если используемая сигнатура достаточно богата [8, Sec. 6.3]. Поэтому для логики  $\text{Ł}\forall$  неполно любое исчисление с перечислимым множеством теорем и, в частности, любое (так называемое «обычное») исчисление с рекурсивным множеством аксиом и конечным множеством рекурсивных правил вывода. Тем не менее, в [3], [9] и [8, Sec. 5.4] «обычные» гильбертовские (и потому неаналитические) исчисления для логики  $\text{Ł}\forall$  были расширены правилом, имеющим бесконечное число посылок, и было доказано, что полученные инфинитарные исчисления полны.

В [2] для логики  $\text{Ł}\forall$ , формулы которой строятся с помощью нулевой истинностной константы  $\bar{0}$ , бинарной связки «импликация Лукасевича»  $\rightarrow$  и кванторов  $\forall$  и  $\exists$ , предложены «обычное» аналитическое гиперсеквенциальное исчисление  $G\text{Ł}\forall$  и инфинитарное исчисление  $G\text{Ł}\forall+(\infty)$ , расширяющее  $G\text{Ł}\forall$  посредством правила  $(\infty)$  с бесконечным числом секвенций вида  $(\bar{0} \Rightarrow [A]^k)$  в качестве посылок:

$$\frac{\bar{0} \Rightarrow [A]^k \text{ для всех положительных целых чисел } k}{\Rightarrow A} (\infty),$$

где  $A$  —  $\text{Ł}\forall$ -формула, и  $[A]^k$  — мультимножество, состоящее из  $k$  копий  $A$ . Также в [2, Sec. 7] сформулирована следующая теорема о полноте исчисления  $G\text{Ł}\forall+(\infty)$ .

**ТЕОРЕМА 1.** Пусть  $F$  —  $\text{Ł}\forall$ -предложение. Тогда  $F$  общезначимо, если и только если  $F$  выводимо в  $G\text{Ł}\forall+(\infty)$ .  $\square$

Однако мы обнаружили, что приведённое в [2, Sec. 7] доказательство этой теоремы существенно неверно; и автор статьи [2] Дж. Меткалф согласился с нами. В данном докладе мы более детально, чем в тезисах [7], представляем первое верное доказательство теоремы 1.

**Схема доказательства теоремы 1.** В [5, Sec. 7] мы установили теорему 1 лишь для пренексных, или предварённых,  $\downarrow\forall$ -предложений, а именно установили следующую теорему.

ТЕОРЕМА 2 [5, Sec. 7]. Пусть  $F$  — пренексное  $\downarrow\forall$ -предложение. Тогда:

(а)  $F$  общезначимо, если и только если для всех положительных целых чисел  $k$  секвенция  $(\bar{0} \Rightarrow [F]^k)$  выводима в  $G\downarrow\forall$ ;

(б)  $F$  общезначимо, если и только если  $F$  выводимо в  $G\downarrow\forall+(\infty)$ .

(Утверждение (б) есть следствие утверждения (а).) □

Теперь мы доказываем теорему 2 для произвольного  $\downarrow\forall$ -предложения  $F$  и тем самым доказываем теорему 1; здесь существенным затруднением является то, что известное правило сечения не допустимо в  $G\downarrow\forall$ , как показано в [2].

Мы определяем для логики  $\downarrow\forall$  новое исчисление  $G\downarrow\forall_c$ , которое лучше, чем  $G\downarrow\forall$ , подходит для перестановки смежных применений правил вывода. Исчисление  $G\downarrow\forall_c$  получается из введённого в [1] исчисления  $G^1\downarrow\forall$  удалением одного вхождения главной секвенции из каждой посылки каждого правила вывода и добавлением правила внешнего сокращения (ес) из  $G\downarrow\forall$ . Мы устанавливаем, что исчисление  $G\downarrow\forall_c$  равнообъёмно исчислению  $G^1\downarrow\forall$ , которое, как показано в [6, Corollary 5.12], является консервативным расширением исчисления  $G\downarrow\forall$ . Таким образом, справедлива

ТЕОРЕМА 3. Исчисление  $G\downarrow\forall_c$  — консервативное расширение исчисления  $G\downarrow\forall$ . □

Чтобы доказать полноту исчислений  $G\downarrow\forall+(\infty)$  и  $G\downarrow\forall_c+(\infty)$ , нам остаётся показать, что для общезначимости произвольного  $\downarrow\forall$ -предложения  $F$  необходимо и достаточно выводимости секвенции  $(\bar{0} \Rightarrow [F]^k)$  в  $G\downarrow\forall_c$  для всех положительных целых чисел  $k$ . Здесь достаточность легко устанавливается с помощью корректности исчисления  $G\downarrow\forall_c$ . А (нетривиальная) необходимость сводится к случаю, когда  $F$  пренексное, следующим образом.

Имея общезначимое  $\downarrow\forall$ -предложение  $F$  и положительное целое число  $k$ , мы преобразуем  $F$  (лишь посредством переименования связанных переменных и применения законов пренесения кванторов) в пренексную форму  $F_p$ , которая оказывается общезначимым  $\downarrow\forall$ -предложением. В силу теорем 2 и 3 секвенция  $(\bar{0} \Rightarrow [F_p]^k)$  выводима в  $G\downarrow\forall_c$ . Отсюда ввиду приведённой ниже леммы 4 вытекает выводимость секвенции  $(\bar{0} \Rightarrow [F]^k)$  в  $G\downarrow\forall_c$ , что и требовалось.

ЛЕММА 4 (о депренексификации). Пусть:

(а)  $\mathcal{H}$  — гиперсеквенция, выводимая в  $G\downarrow\forall_c$ ;

(б)  $\mathcal{Q}$  — вхождение  $\downarrow\forall$ -формулы  $\exists x(\mathcal{A} \rightarrow \mathcal{B})$  в  $\mathcal{H}$ ;

(с)  $x$  не входит свободно в  $\mathcal{B}$ ;

(д) гиперсеквенция  $\mathcal{H}'$  получается из  $\mathcal{H}$  заменой  $\mathcal{Q}$  на  $(\forall x\mathcal{A} \rightarrow \mathcal{B})$ .

Тогда  $\mathcal{H}'$  выводима в  $G\downarrow\forall_c$ .

Также справедливы 3 аналогичных утверждения для 3 других законов пренесения кванторов (выше в данной лемме приведено утверждение для закона, выражающего семантическую эквивалентность  $\exists x(\mathcal{A} \rightarrow \mathcal{B})$  и  $(\forall x\mathcal{A} \rightarrow \mathcal{B})$  при условии (с)). □

Для доказательства леммы 4 мы исследуем перестановки нескольких смежных применений правил исчисления  $G\downarrow\forall_c$  и, используя такие перестановки и некоторые «хирургические» операции над  $G\downarrow\forall_c$ -выводами, преобразуем любой данный  $G\downarrow\forall_c$ -вывод для  $\mathcal{H}$  в  $G\downarrow\forall_c$ -вывод для  $\mathcal{H}'$  (в действительности эта часть нашего доказательства довольно длинна).

**Заключение.** По изложенной выше схеме мы доказали, что инфинитарные аналитические гиперсеквенциальные исчисления  $G\downarrow\forall_c+(\infty)$  и  $G\downarrow\forall+(\infty)$  для логики  $\downarrow\forall$  полны. Полезным следствием нашего доказательства (а именно леммы 4 о депренексификации) является то, что

для любой  $\exists\forall$ -формулы  $A$  и любой её пренексной формы  $A_p$ , определяемой в чисто синтаксических терминах, из выводимости  $A_p$  в  $G\exists\forall_c$  или  $G\exists\forall$  вытекает выводимость  $A$  в  $G\exists\forall_c$  и  $G\exists\forall$ .

## Литература

1. Герасимов А. С. Бесконечнозначная логика Лукасевича первого порядка: гиперсеквенциальные исчисления без структурных правил и поиск вывода предварённых предложений. *Математические труды*, 2017, т. 20, № 2, с. 3–34.
2. Baaz M., Metcalfe G. Herbrand's theorem, skolemization and proof systems for first-order Łukasiewicz logic. *Journal of Logic and Computation* 20.1, 2010, p. 35–54.
3. Belluce L. P., Chang C. C. A weak completeness theorem for infinite valued first-order logic. *Journal of Symbolic Logic* 28.1, 1963, p. 43–50.
4. Cintula P., Hájek P., Noguera C., eds. *Handbook of Mathematical Fuzzy Logic*. Vol. 1 and 2. London: College Publications, 2011.
5. Gerasimov A. S. Repetition-free and infinitary analytic calculi for first-order rational Pavelka logic. *Siberian Electronic Mathematical Reports* 17, 2020, p. 1869–1899.
6. Gerasimov A. S. Comparing calculi for first-order infinite-valued Łukasiewicz logic and first-order rational Pavelka logic. *Logic and Logical Philosophy* 32.2, 2022, p. 269–318.
7. Gerasimov A. S. The completeness of an infinitary analytic calculus for first-order infinite-valued Łukasiewicz logic. *International Conference "Mal'tsev Meeting 2023": Collection of Abstracts*. Novosibirsk, 2023, p. 114.
8. Hájek P. *Metamathematics of Fuzzy Logic*. Dordrecht: Kluwer Academic Publishers, 1998.
9. Hay L. S. Axiomatization of the infinite-valued predicate calculus. *Journal of Symbolic Logic* 28.1, 1963, p. 77–86.