

# Спецкурс «Модальная логика» (осень 2020):

## Задачи

Лектор: с.н.с. Е.Е.Золин

**Задачи на «4» (надо решить задачу, имеющуюся в билете; если сдается зачет, то достаточно решить любые 2 задачи, без теории)**

1. Найдите условие на шкалу  $F = (W, R)$ , то есть на отношение  $R$ , необходимое и достаточное для включения<sup>1</sup>  $\text{Logic}(F) \subseteq \text{Ver}$ . Разрешимо ли это условие для конечных шкал?
2. Верно ли включение:<sup>2</sup>  $\text{Logic}(\mathbb{N}, >) \subseteq \text{Triv}$ ? Здесь  $m > n \Leftrightarrow m = n + 1$ .
3. Докажите: если  $K \vdash \Box A \vee \Box B$ , то  $K \vdash A$  или  $K \vdash B$ . Аналогично с  $n$  формулами.
4. Докажите: формула Собочинского  $p \rightarrow \Box(\Diamond p \rightarrow p)$  общезначима на шкале  $\Leftrightarrow$  шкала удовлетворяет условию:  $\forall x, y, z (xRyRz \Rightarrow (x = y \vee y = z))$ .
5. Выяснить включения между логиками  $L_n = \text{Logic}(F_n)$ , для следующих шкал (решить любые 2 пункта):
  - а)  $F_n$  — ориентированный рефлексивный цикл из  $n$  точек;
  - б)  $F_n$  — ориентированный иррефлексивный цикл из  $n$  точек;
  - в)  $F_n = (W, <)$  — строгий иррефлексивный порядок из  $n$  точек;
  - г)  $F_n = (W, \leq)$  — строгий иррефлексивный порядок из  $n$  точек.
6. Следующие конечные трехэлементные шкалы неизоморфны. Согласно общей теории, тогда их модальные логики различны и даже не сравнимы по включению. Для каких-нибудь  $i \neq j$  найдите формулу  $A$ , такую что  $F_i \models A$ , но  $F_j \not\models A$ , и наоборот. Шкалы  $F_i = (W, R_i)$ , где  $W = \{a, b, c\}$ , отношения  $R_i$  таковы:
  - 1)  $R_1 = \{\langle a, b \rangle, \langle b, c \rangle, \langle c, a \rangle\} \cup \{\langle a, a \rangle\}$ ;
  - 2)  $R_2 = \{\langle a, b \rangle, \langle b, c \rangle, \langle c, a \rangle\} \cup \{\langle a, a \rangle, \langle b, b \rangle\}$ ;
  - 3)  $R_3 = \{\langle a, b \rangle, \langle b, c \rangle, \langle c, a \rangle\} \cup \{\langle b, a \rangle\}$ ;
  - 4)  $R_4 = \{\langle a, b \rangle, \langle b, c \rangle, \langle c, a \rangle\} \cup \{\langle b, a \rangle, \langle c, b \rangle\}$ ;
  - 5)  $R_5 = \{\langle a, b \rangle, \langle b, c \rangle, \langle c, a \rangle\} \cup \{\langle a, a \rangle, \langle c, b \rangle\}$ ;
  - 6)  $R_6 = \{\langle a, b \rangle, \langle b, c \rangle, \langle c, a \rangle\} \cup \{\langle a, a \rangle, \langle b, b \rangle, \langle c, b \rangle\}$ .

**Задачи на «5» (решите любую задачу на выбор студента; если сдается зачет, то достаточно решить одну задачу, без теории)**

7. Решите задачу 6 для трех непересекающихся пар шкал (на выбор).
8. Докажите, что формула Собочинского (см. задачу 4) является канонической.
9. а) Найдите условие на шкалу  $F = (W, R)$ , то есть на отношение  $R$ , необходимое и достаточное для того, чтобы  $\text{Logic}(F) \subseteq \text{Triv}$ . б) Разрешимо ли это условие для конечных шкал? в)\* (необяз) Является ли это условие элементарным, то есть выразимым множеством замкнутых формул первого порядка в сигнатуре  $\{R, =\}$ ? (над всеми / над конечными шкалами)
10. Пусть  $A_n$  — приведенная ниже формула (выберите любой пункт). Для  $\alpha \subseteq \mathbb{N}$  рассмотрим логику  $K_\alpha = K \oplus \{A_n \mid n \in \alpha\}$ . Сколько получилось разных логик  $K_\alpha$  — счетное число или континуум?
  - а)  $p \rightarrow \Box^n p$ , б)  $\Box^n p \rightarrow p$ , в)  $\Box p \rightarrow \Box^n p$ , г)  $\Box^n p \rightarrow \Box p$ ; д)  $\Box^{n+1} \perp \rightarrow \Box^n \perp$ .

<sup>1</sup>Напоминание:  $\text{Ver} = K \oplus (\Box p \leftrightarrow \top)$  — логика одноточечной иррефлексивной шкалы.

<sup>2</sup>Напоминание:  $\text{Triv} = K \oplus (\Box p \leftrightarrow p)$  — логика одноточечной рефлексивной шкалы.

11. Выяснить включения между логиками  $L_n = \text{Logic}(F_n)$ , а также логиками  $\bigcap_{n \geq 2} L_n$  и  $L_\omega$ , для следующих шкал (*выберите любой пункт*):
- а)  $F_n$  — симметричный иррефлексивный цикл из  $n$  точек;  
здесь считать  $L_\omega = (\mathbb{Z}, R)$ , где  $x R y \Leftrightarrow x + 1 = y$  или  $y + 1 = x$ .
- б)  $F_n$  — симметричный рефлексивный цикл из  $n$  точек;  
здесь считать  $L_\omega = (\mathbb{Z}, R)$ , где  $x R y \Leftrightarrow x + 1 = y$  или  $y + 1 = x$  или  $x = y$ .
- в)  $F_n$  — иррефлексивный кластер из  $n$  точек, то есть  $(\{1, \dots, n\}, \neq)$ ;  
здесь считать  $L_\omega = (\mathbb{Z}, \neq)$ .
- г)  $F_n = (W, <)$  — строгий иррефлексивный порядок из  $n$  точек;  
здесь считать  $L_\omega = (\mathbb{Z}, <)$ .
- д)  $F_n = (W, \leq)$  — строгий иррефлексивный порядок из  $n$  точек;  
здесь считать  $L_\omega = (\mathbb{Z}, \leq)$ .
12. На лекциях было доказано, что для всякой (нормальной) логики  $L$  либо  $\text{KD} \subseteq L$ , либо  $L \subseteq \text{Ver}$ . Напомним:  $\text{KD} = \text{K} \oplus \Diamond \top$ . Докажите, что для  $\text{Triv}$  аналогичное утверждение неверно: не существует логики  $L_0$ , такой что для всякой  $L$  либо  $L_0 \subseteq L$ , либо  $L \subseteq \text{Triv}$ . Указание. Один из способов это сделать — предъявите убывающую последовательность логик, не содержащихся в  $\text{Triv}$ , такую что их пересечение содержится в  $\text{Triv}$ . Подсказка. Поможет задача 2.