6. Семантика Крипке языка высказываний интуиционистской логики. Пример

Билет: 3, 12, 17, 23, 26

Интуиционистской шкалой Крипке называется пара F = (W, R), где R – частичный порядок на W. W – точка фрейма (шкалы) F.

 $xRy = \langle x$ видит у» = $\langle y$ доступен из х»

L – язык высказываний интуиционистской логики.

 $Var L = \{p_1, p_2, ...\}$ – переменные этого языка.

Означивание языка L – отображение $0: Var(L) \to 2^W$, такое что $\forall p \in Var(L), \forall x \in D(p)$ имеем $xRy \Longrightarrow y \in D(p)$

D(p) – те стадии, в которых высказывание р – истинно.

Подмножества с таким свойством называются замкнутым сверху.

 $\underline{\text{Опр.}}$ Моделью M=(F,D) называется пара F, D. F – фрейм. D – означивание L. Пусть φ,ψ – формулы языка L.

 \bot - тождественно истинная формула, $D(\bot) \stackrel{\text{def}}{=} \emptyset$

- 1) $D(\varphi \& \psi) \stackrel{\text{def}}{=} D(\varphi) \cap D(\psi)$
- 2) $D(\varphi \lor \psi) \stackrel{\text{def}}{=} D(\varphi) \cup D(\psi)$
- 3) $D(\varphi \to \psi) \stackrel{\text{def}}{=} \{x \mid \forall y [xRy \to (x \in D(\varphi) \to y \in D(\psi))]\}$
- 4) $\overline{\varphi} \stackrel{\text{def}}{=} \varphi \longrightarrow \bot$

Формула называется выполнимой в модели, если она истинна хотя бы в одной точке фрейма на которой эта модель основана.

Формула – общезначимая в модели, если она истинна в любой точке фрейма, которая основана на данной модели.

Формула выполнима на фрейме, если она выполнима в некоторый модели основанной на данном фрейме.

Формула называется общезначимой на фрейме, если она общезначима на любой модели данного фрейма.

Пример. $W = \{A, B, C, D, E, F\},\$

$$R = \{(A, A), (A, B), (A, D), (A, E), (B, B), (B, C), (B, D), (C, C), (D, D), (E, E), (F, E), (F, F)\}$$

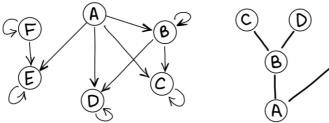


Диаграмма Хассе

$$Var(L) = \{p_1, p_2, p_3\}$$

$$D(p_1) = \{C, D\}$$

$$D(p_2) = \{E, F\}$$

$$D(p_3)=\{B,C,D,E\}$$

$$\varphi = p_1 \rightarrow p_2 \& p_3$$

$$D(p_2 \& p_3) = D(p_2) \& D(p_3) = \{ E \}$$

$$D(\varphi) = \{x \mid \forall y \left[xRy \to \left(y \in D(p_1) \to y \in D(p_2 \& p_3) \right) \right] \} =$$

$$= \{x \mid \forall y \mid xRy \rightarrow (y \in \{C, D\} \rightarrow y \in \{E\})\} = \{E, F\}$$