

Lista 4 - Lógica Matemática - 2022.1

COS351/COS230

Data de entrega: 19 de julho de 2022

1. Seja ϕ a sentença $\forall x \forall y \exists z (R(x, y) \rightarrow R(y, z))$ onde R é um predicado de aridade 2.
 - a) Seja $A \stackrel{\text{def}}{=} \{a, b, c, d\}$ e $R^{\mathcal{M}} \stackrel{\text{def}}{=} \{(b, c), (b, b), (b, a)\}$. Temos que $\mathcal{M} \models \phi$? Justifique sua resposta.
 - b) Seja $A' \stackrel{\text{def}}{=} \{a, b, c\}$ e $R^{\mathcal{M}'} \stackrel{\text{def}}{=} \{(b, c), (a, b), (c, b)\}$. Temos que $\mathcal{M}' \models \phi$? Justifique sua resposta.

2. Considere a sentença $\phi \stackrel{\text{def}}{=} \forall x \exists y \exists z (P(x, y) \wedge P(z, y) \wedge (P(x, z) \rightarrow P(z, x)))$. Quais dos seguintes modelos satisfazem ϕ ?
 - a) O modelo \mathcal{M} consistindo do conjunto dos números naturais e $P^{\mathcal{M}} \stackrel{\text{def}}{=} \{(m, n) | m < n\}$.
 - b) O modelo \mathcal{M}' consistindo do conjunto dos números naturais e $P^{\mathcal{M}'} \stackrel{\text{def}}{=} \{(m, 2 * m) | m \in \mathbb{N}\}$.
 - c) O modelo \mathcal{M}'' consistindo do conjunto dos números naturais e $P^{\mathcal{M}''} \stackrel{\text{def}}{=} \{(m, n) | m < n + 1\}$

3. Considere a fórmula $\phi \stackrel{\text{def}}{=} \forall x \forall y Q(g(x, y), g(y, y), z)$ onde Q e g têm aridade 3 e 2 respectivamente. Encontre dois modelos \mathcal{M} e \mathcal{M}' com ambientes l e l' , respectivamente, tal que $\mathcal{M} \models_l \phi$ e $\mathcal{M}' \not\models_{l'} \phi$.
4. Seja P um predicado de aridade 2, encontre um modelo que satisfaça a sentença $\forall x \neg P(x, x)$ e outro que não a satisfaça.
5. Mostre que a vinculação semântica $\forall x \neg \phi \models \neg \exists x \phi$ é válida. Para isso, você deve argumentar que qualquer modelo que satisfaça $\forall x \neg \phi$ também deve satisfazer $\neg \exists x \phi$.
6. (Questão opcional vale um ponto extra no quizz 4) Argumente, como na questão anterior, que a vinculação semântica $\forall x P(x) \vee \forall x Q(x) \models \forall x (P(x) \vee Q(x))$ é válida.