$$\varphi \rightarrow \psi \approx \neg \varphi \rightarrow \neg \psi$$

Své tvrzení zdůvodněte.

Nechť \mathcal{L} je prázdný jazyk s rovností. Rozhodněte a dokažte, zda existuje formule φ a realizace \mathcal{M} jazyka \mathcal{L} taková, že $\mathcal{M} \models \varphi \land \exists x \neg \varphi$?

Příklad 2 10 bodů

Dokažte, že logický systém $\mathcal{L}(\land, \lor, \neg)$ je plnohodnotný. V důkazu nesmíte využít plnohodnotnost žádného jiného logického systému.

Příklad 3 10 bodů

Nechť L je jazyk s rovnosti a s jedním unárním predikátovým symbolem P. Dále nechť T je teorie s jazykem \mathcal{L} . Nalezněte rozšíření T' teorie T takové, že pro libovolnou realizaci \mathcal{M} platí, že $\mathcal{M} \models T'$, právě když $\mathcal{M} \models T$ a $P_{\mathcal{M}} = M$ (přesněji $P_{\mathcal{M}} = \{(a) \mid a \in M\}$, protože $P_{\mathcal{M}}$ z definice není množina ale unární relace). Rozhodněte a dokažte, zda je takové rozšíření konzervativní.

Příklad 4 10 bodů

Nechť L je prázdný jazyk s rovností. Zadejte teorii T takovou, že realizace \mathcal{M} jazyka \mathcal{L} je modelem teorie T, právě když nosič M realizace \mathcal{M} je nekonečný nebo když existuje $k \in \mathbb{N}$ takové, že $|M| = 2^k$.

Příklad 5 10 bodů

 Nechť L je prázdný jazyk s rovností. Rozhodněte a dokažte, zda je teorie T = Ø úplná. Příklad 6 10 bodů

Nechť L je jazyk bez rovnosti s nekonečně mnoha unárními predikátovými symboly P₁, P₂, P₃, Rozhodněte a dokažte, zda je teorie T = {∀xP_i(x) | i ∈ N} úplná.

Formulujte a dokažte větu o korektnosti pro predikátovou logiku. V důkazu můžete využít (a nemusíte dokazovat) následující pomocné tvrzení:

Příklad 7 10 bodů

Lemma 1. Nechť \mathcal{L} je jazyk a T je toerie v jazyku \mathcal{L} . Je-li ψ instancí jednoho ze schémat P1–P5 (příp. také R1–R3, pokud jazyk teorie T je jazyk s rovností) a \mathcal{M} je model T, pak $\mathcal{M} \models \psi$.