

Písemná část zkoušky z VPL.

Počet úloh: 3.

Pokyny pro vypracování.

Odpověď Ano/Ne nebo relevantní hodnotu či výraz v nejjednodušším tvaru uveďte do rámečku pro **Odpověď**. Je-li o výběr ze seznamu a), b), c), ..., uveďte tam všechny správné možnosti (a tedy nekroužkujte). Je-li požadováno **zdůvodnění**, uveďte je do příslušného rámečku; v případě výběru ze seznamu a), b), c), ... zdůvodněte též nevybrání položek.

Zdůvodnění se provádí odkazem na relevantní poučky a všeobecná fakta a správnou logickou argumentací. Musí být dále dostatečně podrobné; např. argument „plyne to z věty o kompaktnosti“ bez dalšího může být principiálně správný, avšak nikoli dostatečně podrobný. Vypracování je třeba psát čitelně a přehledně.

Hodnocení.

Úloha je rozřešena správně, jsou-li všechny její části zodpovězeny správně včetně požadovaných zdůvodnění; jinak je rozřešena nesprávně. Písemná zkouška je absolvována úspěšně resp. dostatečně, jsou-li rozřešeny správně 3 resp. 2 úlohy; jinak je absolvována nedostatečně. Částečné řešení (plně) správně nerozřešené úlohy může pozitivně ovlivnit úspěšnost absolvování písemné zkoušky.

Konvence a značení.

Označení symbolů různými písmeny či znaky znamená, že jde o různé symboly, není-li výslovně uvedeno jinak. (Např. „ x, y jsou proměnné“ značí, že x, y jsou různé proměnné.)

V úlohách z predikátové logiky jsou všechny jazyky a teorie v logice s rovností, není-li výslovně uvedeno jinak.

Buď \mathbb{P} množina všech prvovýroků s $|\mathbb{P}| = l \in \mathbb{N}$ a T buď \mathbb{P} -teorie.

A) Právě kolik je neekvivalentních vyvratitelných výroků teorie T ?

Odpověď:

$$2^{2^l - |M(T)|}$$

Uvedte zdůvodnění.

φ je vyvratitelný výrok teorie $T \Leftrightarrow M(T) \subseteq M(\neg\varphi)$. Hledané číslo je tedy rovno počtu tříd modelů $K \subseteq \mathbb{P}^2$ takových, že $M(T) \subseteq K$; těch je právě tolik, kolik je podmnožin $\mathbb{P}^2 - M(T)$, tj. je jich $2^{2^l - |M(T)|}$.

B) Buď navíc χ nějaký výrok. Právě kolik je neekvivalentních výroků φ takových, že

$$T \vdash \neg(\chi \ \& \ \varphi)?$$

Odpověď:

$$2^{2^l - |M(T \cup \{\chi\})|}$$

Uvedte zdůvodnění.

Je $T \vdash \neg(\chi \ \& \ \varphi) \Leftrightarrow T, \chi \vdash \neg\varphi$. Jde tedy o počet neekvivalentních výroků vyvratitelných v $T \cup \{\chi\}$ a takových je právě $2^{2^l - |M(T \cup \{\chi\})|}$.

- A) Buď L jazyk $\langle + \rangle$, kde $+$ je binární funkční symbol. Nechť T je L -teorie s axiomatikou $\{x + y = y + x\} \cup \text{„existuje nekonečně prvků“}$

a φ je formule

$$(\forall z)(\exists x, y)(z = x + y).$$

Která z následujících tvrzení platí?

- a) Pro $k \in \mathbb{N}$ je $\mathbb{N} - \{k\}$ univerzum podstruktury struktury $\langle \mathbb{N}, + \rangle$, právě když je $k = 0$. ($+$ je zde obvyklé sčítání přirozených čísel.)
- b) φ je nezávislá sentence teorie T .
- c) $T \cup \{\varphi\}$ je ekvivalentní otevřené teorii.

Odpověď:

b)

Uveďte zdůvodnění.

- a) Máme zjistit, právě kdy je $\mathbb{N} - \{k\}$ uzavřeno na sčítání $+$. To jasně platí, právě když je $k < 2$.
- b) $\langle \mathbb{N} - \{0\}, + \rangle \models T \cup \{\neg\varphi\}$, $\langle \mathbb{N}, + \rangle \models T \cup \{\varphi\}$.
- c) $\langle \mathbb{N} - \{0\}, + \rangle \subseteq \langle \mathbb{N}, + \rangle \models T \cup \{\varphi\}$, ale $\langle \mathbb{N} - \{0\}, + \rangle$ není model $T \cup \{\varphi\}$. Podstruktura modelu otevřené teorie je však modelem takové teorie, tudíž $T \cup \{\varphi\}$ nemá otevřenou axiomatiku.

- B) Je množina $\mathbb{N} - \{0\}$ definovatelná bez parametrů v $\langle \mathbb{N}, + \rangle$ nějakou otevřenou formulí?

Odpověď:

Ano

Uveďte zdůvodnění.

Definující formulí je $\varphi(x)$ tvaru $\neg(x + x = x)$.

Buď T teorie vektorových prostorů nad tělesem \mathbb{R} reálných čísel. Pro $0 < n \in \mathbb{N}$ značí \mathbb{R}^n vektorový prostor n -tic reálných čísel; má dimenzi n a je modelem T .

A) Která z následujících tvrzení platí?

- a) $\mathbb{R}^n \equiv \mathbb{R}^m$ (elementární ekvivalence) pro $0 < n < m \in \mathbb{N}$.
- b) T nemá algebraický prvomodel.
- c) Teorie T má model libovolné velikosti alespoň kontinua (= velikost $|\mathbb{R}|$).
- d) $\mathbb{R}^n \cong \mathbb{R}^m$ (tj. $\mathbb{R}^n, \mathbb{R}^m$ jsou izomorfní) pro $0 < n < m \in \mathbb{N}$.

Odpověď:

a), c)

Uvedte zdůvodnění.

- a) Struktury jsou modely teorie T , která je kompletní; tudíž jsou elementárně ekvivalentní.
- b) \mathbb{R}^1 je algebraický prvomodel T . Buď totiž $\mathcal{A} \models T$, $e' \in A$ nenulové, $e \in \mathbb{R}^1$ nenulové. Pak $e \mapsto e'$ se jednoznačně rozšíří pomocí lineárních kombinací na vnoření \mathbb{R}^1 do \mathcal{A} (na jednodimenzionální podprostor prostoru \mathcal{A}).
- c) Z věty o kompaktnosti plyne, že teorie S , která má nekonečný model, má model libovolné velikosti $\geq |L(S)|$. Uvažovaná teorie T má nekonečný model, $|L(T)|$ je kontinuum, tedy má T model libovolné velikosti alespoň kontinua.
- d) Prostory $\mathbb{R}^n, \mathbb{R}^m$ pro $0 < n < m \in \mathbb{N}$ jsou různé dimenze, tedy nejsou izomorfní.

B) Právě kolik je podmnožin množiny \mathbb{R}^4 , definovaných bez parametrů ve struktuře \mathbb{R}^4 ?

Odpověď:

4

Uvedte zdůvodnění.

Je $\mathbb{R}^4 \models T$ a T má eliminaci kvantifikátorů. Stačí najít $\varphi(x)(\mathbb{R}^4)$, kde $\varphi(x)$ jsou atomické formule; hledané množiny se získají z těchto pomocí \cup a komplementu do \mathbb{R}^4 . Atomická formule $\varphi(x)$ je až na ekvivalenci v T některá z formulí $rx = 0$ s $r \in \mathbb{R}$, $0 = 0$, $x = x$; ty definují množiny \mathbb{R}^4 , $\{0\}$, \emptyset . Hledané množiny jsou tedy právě 4 množiny \emptyset , \mathbb{R}^4 , $\{0\}$, $\mathbb{R}^4 - \{0\}$.