

Cvičení 6

Příklad 1: Pro každou z následujících sekvencí symbolů rozhodněte, zda se jedná o dobře utvořenou formuli predikátové logiky (používejte běžné konvence pro vypouštění závorek). Pokud se v daném případě jedná o dobře utvořenou formuli, proveďte následující:

- Nakreslete abstraktní syntaktický strom dané formule.
- Určete, jaké predikátové symboly se v dané formuli nachází a jaká je jejich arita.
- Pro každý jednotlivý výskyt proměnné určete, zda je tento výskyt volný nebo vázaný. V případě vázaného výskytu určete, kterým kvantifikátorem je tento výskyt vázán.

Poznámka: P, Q, R, S jsou predikátové symboly

- | | |
|---|---|
| 1. P | 11. $P(P(x, y), z)$ |
| 2. x | 12. $\neg P(x) \wedge \exists x Q(x)$ |
| 3. $P(x)$ | 13. $\forall x \forall y (P(x) \vee P(x, y))$ |
| 4. $x(P)$ | 14. $\forall x \exists y P(x)$ |
| 5. Pxy | 15. $\forall x \exists x P(x)$ |
| 6. $\forall P(x)$ | 16. $\forall x \exists y P(R(x, y))$ |
| 7. $P(x) \wedge \exists x$ | 17. $\forall x \exists y P(\neg x, y)$ |
| 8. $\exists x R(x, y)$ | 18. $\exists x (P(y, z) \wedge \forall y (\neg Q(y, x) \vee P(y, z)))$ |
| 9. $\forall z (R(x, y) \rightarrow R(y, x))$ | 19. $\forall x \forall x \forall x \forall x \forall x \forall x \forall x S(x, x, x)$ |
| 10. $\neg \exists x (\neg P(x, y) \rightarrow R(y, x))$ | 20. $\exists x (\forall y (\neg P(x, y)) \rightarrow \forall y Q(y)) \leftrightarrow R(x, y)$ |

Příklad 2: Řekněme, že P a Q jsou unární predikátové symboly a R je binární predikátový symbol.

Pro každou z následujících formulí a každou z následujících interpretací a valuací určete, zda je daná formule pravdivá v dané interpretaci a valuaci.

Formule:

- $R(x, y)$
- $R(x, y) \rightarrow R(z, x)$
- $\forall x \forall y \forall z (R(x, y) \wedge R(y, z) \rightarrow R(x, z))$
- $\exists x (Q(x) \wedge \forall y R(y, x))$
- $\exists x (\neg P(x))$
- $\forall x \exists y \neg R(x, y)$
- $\forall x \forall y (Q(x) \wedge Q(y) \rightarrow \exists z (R(x, z) \wedge R(z, y) \wedge Q(z)))$

Interpretace:

a) Interpretace \mathcal{A} , kde universem je množina $A = \{a, b, c\}$. Predikátům P, Q, R jsou přiřazeny následující relace:

- $P^{\mathcal{A}} = \{a, c\}$
- $Q^{\mathcal{A}} = \emptyset$

- $R^A = \{(a, c), (b, b), (b, c), (c, a)\}$

Předpokládejme valuaci v , kde $v(x) = c$, $v(y) = a$ a $v(z) = a$.

b) Interpretace \mathcal{B} , kde univerzem je množina reálných čísel \mathbb{R} . Predikátům P , Q , R jsou přiřazeny následující relace:

- $P^{\mathcal{B}}$ je množina všech nezáporných reálných čísel
- $Q^{\mathcal{B}}$ je množina všech racionálních čísel
- $R^{\mathcal{B}}$ je množina všech těch dvojic reálných čísel (x, y) , kde $x < y$.

Předpokládejme valuaci v , kde $v(x) = 7$, $v(y) = 2.3$, $v(z) = 9$.

Příklad 3: Pro každou z následujících formulí najděte nějakou interpretaci, která je jejím modelem, a nějakou interpretaci, která jejím modelem není.

1. $\exists x(P(x) \wedge \neg Q(x))$
2. $\forall x(P(x) \rightarrow \neg Q(x))$
3. $\exists x(P(x) \wedge Q(x))$
4. $\forall x \exists y(P(x) \rightarrow \neg R(x, y))$

Příklad 4: Pomocí ekvivalentních úprav odvoďte:

1. $\neg \forall y \exists x P(x, y) \Leftrightarrow \exists y \forall x \neg P(x, y)$
2. $\exists x \forall y Q(y) \Leftrightarrow \forall y \forall x Q(y)$
3. $\forall x P(x) \rightarrow \exists z (\neg \forall y (Q(y) \vee R(z, y))) \Leftrightarrow \exists x \neg P(x) \vee \exists z \exists y (\neg R(z, y) \wedge \neg Q(y))$

Příklad 5: Které z následujících dvojic formulí jsou logicky ekvivalentní? Pokud formule nejsou ekvivalentní, uveďte příklad interpretace a valuace, kde jedna z těchto formulí platí a druhá ne.

1. $\exists x P(x) \Leftrightarrow P(x)$
2. $\exists y \exists x P(x) \Leftrightarrow \exists x P(x)$
3. $\exists y \exists x P(x) \Leftrightarrow \exists y P(y)$

Příklad 6: Pomocí Vennových diagramů zjistěte, zda daný závěr logicky vyplývá z uvedených předpokladů. Pokud závěr z těchto předpokladů nevyplývá, uveďte příklad interpretace, kde platí předpoklady a neplatí závěr.

a) *Všichni lidé potřebují k životu kyslík.*

Lidé jsou živé organismy.

Všechny živé organismy potřebují k životu kyslík.

- b) *Z obrazů jsou cenné právě ty, na kterých je zobrazeno moře.
Všechny obrazy, na kterých je zobrazeno moře, jsou olejomalby.
Některé z obrazů nejsou olejomalby.*

Žádný obraz, který není olejomalba, není cenný.

Poznámka: Pro jednoduchost předpokládejte, že všechny prvky universa jsou obrazy.

- c) *Všechna celá čísla jsou racionální.
Existuje alespoň jedno racionální číslo, které není celé.
Každé reálné číslo buď je racionální nebo není racionální.*

Existuje reálné číslo, které je racionální.

Poznámka: Pro jednoduchost předpokládejte, že všechny prvky universa jsou čísla.

Příklad 7: Ukažte, že v následujících případech daný závěr logicky nevyplývá z uvedeného předpokladu. Uveďte příklad interpretace, kde platí tento předpoklad, ale neplatí závěr.

- a) předpoklad: $\forall x \exists y P(x, y)$, závěr: $\exists y \forall x P(x, y)$
 b) předpoklad: $\forall x (P(x) \rightarrow Q(x))$, závěr: $\exists x P(x) \rightarrow \forall x Q(x)$
 c) předpoklad: $\exists x P(x) \wedge \exists x Q(x)$, závěr: $\exists x (P(x) \wedge Q(x))$
 d) předpoklad: $\forall x (P(x) \vee Q(x))$, závěr: $\forall x P(x) \vee \forall x Q(x)$
 e) předpoklad: $\forall x P(x) \rightarrow \forall x Q(x)$, závěr: $\forall x (P(x) \rightarrow Q(x))$

Příklad 8: Uveďte příklad interpretace, ve které současně platí všechny čtyři následující formule:

- $\neg \exists x R(x, x)$
- $\forall x \exists y R(x, y)$
- $\exists x \forall y (\neg R(y, x))$
- $\forall x \forall y \forall z (R(x, y) \rightarrow (R(y, z) \rightarrow R(x, z)))$