

2. zápočtová písemka ke kurzu *Cvičení z logiky*

(3. června 2010)

1. Najděte ekvivalentní formuli v prenexní normální formě k formuli

$$\neg(Q(y) \vee (\forall xQ(x) \rightarrow \forall xP(x, y))) \rightarrow \forall y(\exists xP(x, y) \rightarrow Q(x)).$$

(2 body)

2. Dokažte následující formule bez použití věty o úplnosti v jednom ze tří probíraných kalkulu (hilbertovský, gentzenovský a přirozené dedukce), tak abyste každý z nich použili alespoň jednou:

- (a) $\forall x\forall y\varphi(x, y) \rightarrow \forall x\varphi(x, x)$,
- (b) $\exists x(\varphi(x) \vee \psi(x)) \rightarrow (\exists x\varphi(x) \vee \exists x\psi(x))$,
- (c) $(\exists x\varphi(x) \rightarrow \forall x\psi(x)) \rightarrow \forall x(\varphi(x) \rightarrow \psi(x))$,
- (d) $\forall x(\varphi \rightarrow \psi(x)) \rightarrow (\varphi \rightarrow \forall x\psi(x))$, když $x \notin \text{FV}(\varphi)$.

(4 body)

3. Rozhodněte, zda jsou následující formule logicky platné. U logicky platných formulí se pokuste stručně zdůvodnit, proč platí a u neplatných uveďte interpretaci, při které neplatí.

- (a) $\forall x\exists yP(x, y) \rightarrow \exists y\forall xP(x, y)$,
- (b) $(\forall xP(x) \rightarrow \forall xQ(x)) \rightarrow (\exists xP(x) \rightarrow \exists xQ(x))$,
- (c) $(\exists xP(x) \rightarrow \exists xQ(x)) \rightarrow \exists x(P(x) \rightarrow Q(x))$,
- (d) $\forall x(\exists yP(y) \rightarrow P(x))$.

(4 body)

4. Dokažte pečlivě, že pro libovolné formule φ a ψ platí $\models \varphi \rightarrow \psi$, právě tehdy když $\varphi \models \psi$.

(2 body)

5. Stručně dokažte či vyvráťte, zda pro libovolnou množinu formulí Γ , její univerzální uzávěr Γ' a formuli φ platí:

- (a) když $\Gamma \models \varphi$, pak $\Gamma' \models \varphi$,
- (b) když $\Gamma' \models \varphi$, pak $\Gamma \models \varphi$.

(2 body)

6. Stručně dokažte či vyvráťte, zda pro libovolnou množinu formulí Γ platí

$$\Gamma \text{ je sporná, právě tehdy když existují } \varphi_1, \dots, \varphi_n \text{ tž. } \vdash \neg\varphi_1 \vee \dots \vee \neg\varphi_n,$$

kde $\varphi_1, \dots, \varphi_n$ jsou univerzální uzávěry navzájem různých formulí z Γ .

(2 body)