

# A

Odpovídejte ve větách. Všechny symbolické zápisy, které nejsou umístěny ve větě, mohou být ignorovány. Hodnotí se postup, nikoliv výsledek. Odpovědi pište přímo na tento papír (po obou stranách), až v případě nedostatku místa a pro pomocné výpočty použijte vlastní papír. Nezapomeňte na podpis!

U pojmů zvýrazněných kurzívou dejte vhodným způsobem najevo, že znáte definici.

1. Rozhodněte, zda existuje výroková formule  $A$  sestavená jen z atomů  $p$  a  $q$  taková, že obě formule  $A \rightarrow (p \& q)$  a  $A \vee \neg p$  jsou *tautologie*. Pokud ano, existují dokonce navzájem neekvivalentní formule  $A$  s uvedenou vlastností?
2. Předpokládejte, že jiné logické spojky než implikace a negace se neuvažují, a nechť funkce  $h$  z množiny všech výrokových formulí do množiny všech výrokových formulí je definována následující rekurzí:  $h(p) = p$ , je-li  $p$  výrokový atom,  $h(A \rightarrow B) = h(A) \rightarrow h(B)$ ,  $h(\neg A) = \neg h(A)$ . Funkce  $h$  tedy z každé výrokové formule odstraní všechny negace. Rozhodněte, zda platí:
  - (a) Je-li  $A$  *dokazatelná* (v obvyklém výrokovém kalkulu s axiomy A1–A3), pak  $h(A)$  je tautologie.
  - (b) Je-li  $A$  dokazatelná bez užití axiomu A3, pak  $h(A)$  je tautologie.

3. Nechť  $P, Q$  jsou unární a  $R$  binární predikátový symbol. Rozhodněte, které z následujících formulí jsou *logicky platnými formulemi*:

$$\forall x P(x) \rightarrow P(x)$$

$$\exists x P(x) \rightarrow P(x)$$

$$\exists x (\forall y P(y) \rightarrow P(x))$$

$$\forall x \forall y R(x, y) \rightarrow \forall y R(y, y)$$

$$\exists x P(x) \& \exists x Q(x) \rightarrow \exists x (P(x) \& Q(x)).$$

4. Vybte si dvě formule z předchozího cvičení a zdůvodněte o nich, že jsou v predikátovém kalkulu *dokazatelné*. Přitom můžete využít větu o úplnosti výrokového kalkulu, ale nikoliv větu o úplnosti predikátového kalkulu.
5. Nechť  $T$  je teorie s jazykem  $\{R\}$  obsahujícím jeden binární predikátový symbol a s axiomy

$$\forall x \forall y \forall z (R(x, y) \& R(y, z) \rightarrow R(x, z))$$

$$\forall x \forall y \neg R(x, x)$$

$$\forall x \forall y (R(x, y) \vee x = y \vee R(y, x)).$$

Označme  $A(x, y)$  formuli  $\exists v (R(x, v) \& R(v, y))$ . O každé z následujících formulí a také o jejich negacích rozhodněte, zda *vyplývají z  $T$* .

$$\forall x \forall y \forall z (A(x, y) \& A(y, z) \rightarrow A(x, z))$$

$$\forall x \forall y (A(x, y) \vee x = y \vee A(y, x))$$

$$\forall x \forall y (A(x, y) \rightarrow \neg A(y, x)).$$

Přitom předpokládejte, že pracujete v predikátové logice s rovností, tj. že symbol  $=$  je v každé struktuře s nosnou množinou  $D$  povinně realizován identitou, tj. relací  $\{ [a, a] ; a \in D \}$ .