

Příklady z logiky – 5

1. Převeďte na prenexní normální tvar:

$$\begin{aligned}
 & (\forall x)(P(x) \rightarrow (\forall y)(Q(x, y) \rightarrow \neg(\forall z)R(y, z))) \\
 & (\exists x)A(x, y) \rightarrow (B(x) \rightarrow \neg(\exists u)A(x, u)) \\
 & P(x, y) \rightarrow (\exists y)(Q(y) \rightarrow (\exists x)Q(x) \rightarrow R(y))) \\
 & (\forall x)((\forall y)(y < x \rightarrow P(y)) \rightarrow P(x)) \rightarrow (\forall x)P(x) \\
 & (\exists x)P(x) \rightarrow (\exists x)(P(x) \& (\forall y)(y < x \rightarrow \neg P(y))) \\
 & (\forall x)(\exists y)(x > 5 \rightarrow y > x) \& (\exists y)(x > 5 \rightarrow y > x) \leftrightarrow (\exists y)(y > x \& (\forall x)(x > 5)) \\
 & (\forall x)(\forall y)((\exists z)z > 0 \rightarrow (x + y = z \& (\exists c)x - y = z - c)) \\
 & ((\forall x)(A(x) \rightarrow (\exists x)B(x)) \rightarrow (\forall x)(A(x) \& (\forall x)\neg B(x))) \\
 & (\forall x)x > 0 \& (\exists y)y > x \\
 & (\exists z)z = x + y \rightarrow (\forall a)a < z \\
 & ((\forall x)x > 0 \& (\exists y)y > x) \vee ((\exists z)z = x + y \rightarrow (\forall a)a < z)
 \end{aligned}$$

2. Dokažte

$$(\forall x)(\exists y)((P(x, x) \& P(y, y)) \rightarrow P(x, y)) \rightarrow (\forall y)(\neg(\forall x)(P(x, x) \& \neg P(y, x)) \& P(y, y))$$

3. Častý problém:

Dokažte nebo vyvrátte:

$$\begin{aligned}
 & A(x) \vdash (\forall x)A(x) \\
 & \vdash A(x) \rightarrow (\forall x)A(x) \\
 & A(x) \rightarrow B(x) \vdash (\forall x)A(x) \rightarrow (\forall x)B(x) \\
 & \vdash (A(x) \rightarrow B(x)) \rightarrow ((\forall x)A(x) \rightarrow (\forall x)B(x))
 \end{aligned}$$

4. Příprava na zkoušku:

Nechť jsou T a S teorie, A a B formule. Dokažte:

Je-li $T \subset S$ a $T \vdash A$, potom $S \vdash A$.

$T \vdash A$ právě když pro nějakou konečnou podmnožinu $S \subset T$ platí $S \vdash A$.

Je-li $T \vdash C$ pro každou formuli C z množiny S a je-li $S \vdash A$, potom $T \vdash A$.

Je-li S množina všech uzávěrů formulí z T , potom $T \vdash A$, právě když $S \vdash A$.

Je-li $T \vdash A$ a $T \vdash A \rightarrow B$, potom $T \vdash B$.