

Aufgabe 3

- (a) Bringen Sie die folgenden beiden Formeln in Skolem-Normalform.

$$\begin{aligned} & \forall x((\neg\forall y(x + y = y) \rightarrow \exists y\exists z(x + z + z = y + y)) \wedge \forall x\exists y(x \neq y)) \vee x + x = x \\ & x = y \rightarrow (\exists x(x \neq y) \vee ((\forall y(y = y)) \rightarrow \exists y(x = y))) \wedge \forall x\neg\exists y\neg\forall z(x = z \vee z = y) \end{aligned}$$

- (b) Sei τ eine funktionale Signatur, und sei \mathfrak{A} eine τ -Struktur mit Universum A . Sei $\tau_R = \{R_f \mid f \in \tau\}$, wobei R_f ein $n + 1$ -stelliges Relationssymbol ist, wenn f eine n -stellige Funktion ist. Die *Relationalisierung* $R(\mathfrak{A})$ ist die τ_R -Struktur, die man erhält, wenn man jede Funktion $f^{\mathfrak{A}}$ durch ihren Graph ersetzt.

Sei $\varphi \in \text{FO}(\tau)$ eine Formel. Zeigen Sie, dass eine Formel $\varphi' \in \text{FO}(\tau_R)$ existiert, so dass für alle τ -Strukturen \mathfrak{A} gilt:

$$\mathfrak{A} \models \varphi \text{ genau dann, wenn } R(\mathfrak{A}) \models \varphi'.$$

Hinweis: Benutzen Sie, dass zu jeder Formel eine äquivalente Formel existiert, die termreduziert ist.

Lösung:

- (a)
$$\begin{aligned} & \forall x((\neg\forall y(x + y = y) \rightarrow \exists y\exists z(x + z + z = y + y)) \wedge \forall x\exists y(x \neq y)) \vee x + x = x \\ & \equiv \forall x((\forall y(x + y = y) \vee \exists y\exists z(x + z + z = y + y)) \wedge \forall x\exists y(x \neq y)) \vee x + x = x \\ & \equiv \forall x'((\forall y(x' + y = y) \vee \exists y'\exists z(x' + z + z = y' + y')) \wedge \forall x''\exists y''(x'' \neq y'')) \vee x + x = x \\ & \equiv \forall x'\forall y\exists y'\exists z\forall x''\exists y''((x' + y = y \vee x' + z + z = y' + y') \wedge x'' \neq y'') \vee x + x = x \end{aligned}$$

Seien $f_{y'}, f_z$ neue 2-stellige Funktionssymbole, und $f_{y''}$ ein neues 3-stelliges Funktionssymbol.

$$\forall x'\forall y\forall x''((x' + y = y \vee x' + f_z x' y + f_z x' y = f_{y'} x' y + f_{y'} x' y) \wedge x'' \neq f_{y''} x' y x'') \vee x + x = x$$

$$\begin{aligned} & x = y \rightarrow (\exists x(x \neq y) \vee ((\forall y(y = y)) \rightarrow \exists y(x = y))) \wedge \forall x\neg\exists y\neg\forall z(x = z \vee z = y) \\ & \equiv x \neq y \vee (\exists x(x \neq y) \vee \exists y(y \neq y) \vee \exists y(x = y)) \wedge \forall x\forall y\forall z(x = z \vee z = y) \\ & \equiv x \neq y \vee (\exists x'(x' \neq y) \vee \exists y'(y' \neq y') \vee \exists y''(x = y'')) \wedge \forall x''\forall y'''\forall z(x'' = z \vee z = y''') \\ & \equiv \exists x'\exists y'\exists y''\forall x''\forall y'''\forall z(x \neq y \vee x' \neq y' \vee y' \neq y'' \vee x = y'') \wedge (x'' = z \vee z = y''') \end{aligned}$$

Seien $c_{x'}, c_{y'}, c_{y''}$ 3 neue Konstantensymbole.

$$\forall x''\forall y'''\forall z(x \neq y \vee c_{x'} \neq y \vee c_{y'} \neq c_{y''} \vee x = c_{y''}) \wedge (x'' = z \vee z = y''')$$