

10-201-2108-1.VL01 Logik – Übungsblatt 6

Lovis Rentsch

2025-06-28

in Zusammenarbeit mit: Karl Zschiebsch

Problem 1:

1.1

	NNF	BF	PNF	SNF
$\neg\forall x\exists y(P(x, y) \wedge \forall z\neg R(z, y))$		✓		
$\forall x\neg P(x) \vee (\exists x R(x, y) \wedge \forall z\neg R(z, y))$	✓	✓		✓
$\exists y\forall x\neg(P(x, y) \vee \neg Q(y))$		✓	✓	
$\forall x\forall y(\neg P(x, y) \vee \neg Q(y))$	✓	✓	✓	✓

1.2

$$\begin{aligned}\forall x\exists y\neg\forall zP(f(x, y), z) \wedge \neg\forall x\exists zQ(x, z, y) &\equiv \forall x\exists y\exists z\neg P(f(x, y), z) \wedge \exists x\exists z\neg Q(x, z, y) \\ &\equiv \forall x\exists y\exists z\neg P(f(x, y), z) \wedge \exists u\exists v\neg Q(u, v, w) \\ &\equiv \forall x\exists y\exists z\exists u\exists v\neg P(f(x, y), z) \wedge \neg Q(u, v, w)\end{aligned}$$

1.3

$$\begin{aligned}\exists x\forall y\forall z\exists u\exists v(P(y, z, u) \wedge Q(x, u, v)) &\equiv \forall y\forall z\exists u\exists v(P(y, z, u) \wedge Q(c, u, v)) \\ &\equiv \forall y\forall z\exists v(P(y, z, g(y, z)) \wedge Q(c, g(y, z), v)) \\ &\equiv \forall y\forall z(P(y, z, g(y, z)) \wedge Q(c, g(y, z), h(y, z)))\end{aligned}$$

Problem 2:

2.1

$$\begin{aligned}\varphi_1 &= P(f(x), z) \wedge Q(g(z, x)) \\ \{c, f(c), g(c, c), f(f(c)), g(f(c), c), g(c, f(c))\} &\in D(\varphi_1)\end{aligned}$$

2.2

$$\varphi_2 = \forall x\forall y\forall z(P(x, c) \wedge (Q(d) \rightarrow P(y, z)))$$

2.2.a

Es gibt die Herbrand-Strukturen P, Q, P.

2.2.b

Konstanten c und d $\Rightarrow U^{\mathfrak{A}} = \{c, d\}$

$$P^{\mathfrak{A}} = \{(c, c)\}$$

$$Q^{\mathfrak{A}} = \{d\}$$

2.2.c

$$P^{\mathfrak{B}} = \{(c, c), (d, c)\}$$

$$Q^{\mathfrak{B}} = \{c\}$$

2.3

Für $t \in D(\varphi_3)$ ist $P(t, f(t))$ ($t_1 = t, t_2 = f(t)$) und es gilt $f^c = f(t)$ also auch $f^c(t) = f(t) = t_2$. Wir sehen dass $(t, f(t)) \in P^c$ also ist C ein Herbrand-Modell.

2.4**Problem 3:****3.1**

$$\varphi = \forall x \forall y (\neg R(x, y) \wedge R(c, f(c)))$$

3.1.a

$$D(\varphi) = \{c, f(c), f(f(c)), \dots\}$$

$$\begin{aligned} & \{ \\ & (\neg R(c, c) \wedge R(c, f(c))), \\ & (\neg R(c, f(c)) \wedge R(c, f(c))), \\ & (\neg R(f(c), c) \wedge R(c, f(c))), \\ & (\neg R(f(c), f(c)) \wedge R(c, f(c))), \\ & \} \in E(\varphi) \end{aligned}$$

3.1.b

Ja er terminiert mit “ φ unerfüllbar”.

3.2

Wir wissen, dass φ erfüllbar ist genau dann wenn φ ein Herbrand-Modell hat. Wenn wir nun die Allgemeingültigkeit zeigen wollen, reicht es zu zeigen, dass $\neg\varphi$ unerfüllbar ist, also kein Herbrand-Modell hat.

