

1. TUTORIUM 9

Hausaufgabe 22 a:

- | | | |
|----|---|---------------------------------------|
| 1: | $[\varphi \vee \psi$ | Einführen einer Annahme |
| 2: | $[\varphi$ | Einführen einer Annahme |
| 3: | $\psi \vee \varphi]$ | \vee -Einführung mit 2 |
| 4: | $\varphi \rightarrow (\psi \vee \varphi)$ | \rightarrow -Einführung mit 2 und 3 |
| 5: | $[\psi$ | Einführen einer Annahme |
| 6: | $\psi \vee \varphi]$ | \vee -Einführung mit 5 |
| 7: | $\psi \rightarrow (\psi \vee \varphi)$ | \rightarrow -Einführung mit 5 und 6 |
| 8: | $\psi \vee \varphi]$ | Fallunterscheid mit 1,4 und 7 |

Hausaufgabe 22 b:

- | | | |
|----|---|--|
| 1: | $[(\varphi \vee \psi) \rightarrow \chi$ | Einführen einer Annahme |
| 2: | $[\varphi$ | Einführen einer Annahme |
| 3: | $\varphi \vee \psi$ | \vee -Einführung mit 2 |
| 4: | $\chi]$ | \rightarrow -Elimination mit 1 und 2 |
| 5: | $\varphi \rightarrow \chi]$ | \rightarrow -Einführung mit 2 und 4 |

2. AUFGABEN

Aufgabe 2.1. Wahr oder falsch? Sei σ eine Signatur,

- für alle $\varphi, \psi \in \text{Aus}^\sigma$, $(\varphi \wedge \psi) \rightarrow \psi$ ist eine Tautologie.
- für alle $\varphi, \psi \in \text{Aus}^\sigma$, $\psi \rightarrow (\varphi \wedge \psi)$ ist eine Tautologie.
- für alle $\varphi \in \text{Aus}^\sigma$, $(\neg\varphi \rightarrow \perp) \rightarrow \varphi$ ist eine Tautologie.
- für alle $\varphi \in \text{Aus}^\sigma$, $\varphi \leftrightarrow \varphi$ ist eine Tautologie.

Lösung: (i) Wahr.

- | | | |
|----|------------------------|-------------------------|
| 1: | $[\varphi \wedge \psi$ | Einführen einer Annahme |
| 2: | $\psi]$ | \wedge -Elimination |
- (ii) Falsch. Zum Beispiel: $\psi = \top$, $\varphi = \perp$.
- (iii) Wahr.
- | | | |
|----|----------------------------------|-------------------------|
| 1: | $[\neg\varphi \rightarrow \perp$ | Einführen einer Annahme |
| 2: | $\varphi]$ | Widerspruchsregel |
- (iv) Wahr.
- | | | |
|----|------------------------------------|---------------------------------------|
| 1: | $[\varphi$ | Einführen einer Annahme |
| 2: | $\varphi]$ | Kopie von 1 |
| 3: | $\varphi \rightarrow \varphi$ | \rightarrow -Einführung mit 1 und 2 |
| 4: | $\varphi \rightarrow \varphi$ | Kopie von 3 |
| 5: | $\varphi \leftrightarrow \varphi]$ | \wedge -Einführung mit 3 und 4 |

Aufgabe 2.2. Gebe einen formalen Beweis für die Tautologie

$$((\varphi \vee \chi) \rightarrow \psi) \rightarrow ((\varphi \rightarrow \psi) \wedge (\chi \rightarrow \psi))$$

an.

Lösung:

1:	$[(\varphi \vee \chi) \rightarrow \psi]$	Einführen einer Annahme
2:	φ	Einführen einer Annahme
3:	$\varphi \vee \chi$	\vee -Einführung mit 2
4:	$\psi]$	\rightarrow -Elimination mit 1 und 3
5:	$\varphi \rightarrow \psi$	\rightarrow -Einführung mit 2 und 4
6:	$[\chi$	Einführen einer Annahme
7:	$\varphi \vee \chi$	\vee -Einführung mit 5
8:	$\psi]$	\rightarrow -Elimination mit 1 und 3
9:	$\chi \rightarrow \psi$	\rightarrow -Einführung mit 6 und 8
10:	$(\varphi \rightarrow \psi) \wedge (\chi \rightarrow \psi)]$	\wedge -Einführung mit 5 und 9.

Aufgabe 2.3. Sei σ eine Struktur mit einer Sorte s und einem zweistelligen Relationssymbol R . Gebe ein σ -Modell für folgende Aussage an:

$$\begin{aligned}
 & (\forall v_0^s \forall v_1^s \ R(v_0^s, v_1^s) \leftrightarrow R(v_1^s, v_0^s)) \wedge \\
 & (\forall v_0^s \forall v_1^s \forall v_2^s \ (R(v_0^s, v_1^s) \wedge R(v_1^s, v_2^s)) \rightarrow R(v_0^s, v_2^s)) \wedge \\
 & (\exists v_0^s \neg R(v_0^s, v_0^s)).
 \end{aligned}$$

Lösung: Zum Beispiel: $A_s := \{0, 1\}$, $r(0, 0)$ falsch, $r(0, 1)$ falsch, $r(1, 0)$ falsch, $r(1, 1)$ wahr.