

Uebungsblatt 08

Truong (Hoang Tung Truong), Testfran (Minh Kien Nguyen), Hamdash

Aufgabe 1

A1

$$\begin{aligned}
 & \emptyset \vdash ((\neg p \rightarrow \neg q) \wedge (p \rightarrow (q \rightarrow r)) \wedge (r \rightarrow \neg(\neg p \rightarrow \neg q))) \rightarrow (\neg p \wedge \neg r) \\
 & \vdash (\neg p \rightarrow \neg q) \wedge (p \rightarrow (q \rightarrow r)) \wedge (r \rightarrow \neg(\neg p \rightarrow \neg q)) \\
 & \vdash \neg(\neg p \wedge \neg r) \equiv p \vee r \quad (1) \\
 & \vdash \neg(\neg p \rightarrow \neg q) \equiv p \vee \neg q \quad (2) \\
 & \vdash p \rightarrow (q \rightarrow r) \equiv \neg p \vee (\neg q \vee r) \quad (3) \\
 & \vdash r \rightarrow \neg(\neg p \rightarrow \neg q) \equiv \neg r \vee (\neg p \wedge q) \quad (4)
 \end{aligned}$$

Eine erfüllende Belegung für die Formel an der Wurzel ist α mit:

$$\alpha(p) = 1, \alpha(q) = 0, \alpha(r) = 0$$

Aufgabe 3

a. $P \otimes Q := P \wedge \neg Q \vee \neg P \wedge Q$

$$\otimes - L : \frac{\Delta, P \vdash Q, \Gamma \quad \Delta, Q \vdash P, \Gamma}{\Delta, P \otimes Q \vdash \Gamma}$$

Begründung: Seien $\Delta, P \vdash Q, \Gamma$ und $\Delta, Q \vdash P, \Gamma$ gültig.

Sei α eine passende Belegung mit $\hat{\alpha}(\Delta \wedge (P \otimes Q)) = 1$

Daraus folgt: $\hat{\alpha}(\Delta) = 1$ und $\hat{\alpha}(P \otimes Q) = 1$ und somit $\hat{\alpha}(P \wedge \neg Q) \mid \hat{\alpha}(\neg P \wedge Q) = 1$

Falls $\hat{\alpha}(P \wedge \neg Q) = 1 \Leftrightarrow \hat{\alpha}(P) = 1$ und $\hat{\alpha}(Q) = 0$

Aus Vsg: wenn $\hat{\alpha}(\Delta \wedge P) = 1$ muss gelten $\hat{\alpha}(Q \vee \Gamma) = 1$ und daher $\hat{\alpha}(\Gamma) = 1$

Falls $\hat{\alpha}(\neg P \wedge Q) = 1 \Leftrightarrow \hat{\alpha}(P) = 0$ und $\hat{\alpha}(Q) = 1$

Aus Vsg: wenn $\hat{\alpha}(\Delta \wedge Q) = 1$ muss gelten $\hat{\alpha}(P \vee \Gamma) = 1$ und daher $\hat{\alpha}(\Gamma) = 1$

$$\otimes - R : \frac{\Delta \vdash P \wedge \neg Q, \neg P \wedge Q, \Gamma}{\Delta \vdash P \otimes Q, \Gamma}$$

Begründung: Sei $\Delta \vdash P \wedge \neg Q, \neg P \wedge Q, \Gamma$ gültig. Sei α eine passende Belegung mit $\hat{\alpha}(\Delta) = 1$. Nach Voraussetzung muss es gelten:

$$\hat{\alpha}((P \wedge \neg Q) \vee (\neg P \wedge Q) \vee \Gamma) = 1 \text{ und somit } \hat{\alpha}(P \otimes Q \vee \Gamma) = 1$$

b. if P then Q else $R := P \wedge Q \vee \neg P \wedge R := \text{ite}(P, Q, R)$

$$\text{ite-L: } \frac{\Delta, P, Q \vdash \Gamma \quad \Delta, R \vdash P, \Gamma}{\Delta, \text{ite}(P, Q, R) \vdash \Gamma}$$

Begründung: Seien $\Delta, P, Q \vdash \Gamma$ und $\Delta, R \vdash P, \Gamma$ gültig.

Sei α eine passende Belegung mit $\hat{\alpha}(\Delta \wedge \text{ite}(P, Q, R)) = 1$. Daraus folgt: $\hat{\alpha}(\Delta) = 1$ und $\hat{\alpha}(\text{ite}(P, Q, R)) = \hat{\alpha}((P \wedge Q) \vee (\neg P \wedge R)) = 1$ und somit $\hat{\alpha}(P \wedge Q) \mid \hat{\alpha}(\neg P \wedge R) = 1$

Falls $\hat{\alpha}(P \wedge Q) = 1$: Nach Voraussetzung gilt $\hat{\alpha}(\Gamma) = 1$

Falls $\hat{\alpha}(\neg P \wedge R) = 1$: Aus Voraussetzung wenn $\hat{\alpha}(\Delta \wedge R) = 1$ muss gelten $\hat{\alpha}(P \vee \Gamma) = 1$ und daher $\hat{\alpha}(\Gamma) = 1$

$$\Leftrightarrow \hat{\alpha}(P) = 0 \text{ und } \hat{\alpha}(R) = 1$$

$$\text{ite-R: } \frac{\Delta \vdash P \wedge Q, \neg P \wedge R, \Gamma}{\Delta \vdash \text{ite}(P, Q, R), \Gamma}$$

Begründung: Sei $\Delta \vdash P \wedge Q, \neg P \wedge R, \Gamma$ gültig. Sei α eine passende Belegung mit $\hat{\alpha}(\Delta) = 1$. Nach Voraussetzung muss es gelten: $\hat{\alpha}((P \wedge Q) \vee (\neg P \wedge R) \vee \Gamma) = 1$ und daher $\hat{\alpha}(\text{ite}(P, Q, R) \vee \Gamma) = 1$

Aufgabe 4

Seien $\Delta \vdash \neg F_1, \Gamma$ und $\Delta, F_1 \text{ nplor } F_2, \text{ Gamma}$ gültig

Sei α eine passende Belegung mit $\hat{\alpha}(\Delta) = 1$. Nach Voraussetzung muss es gelten: $\hat{\alpha}(\neg F_1 \vee \Gamma) = 1$ und $\hat{\alpha}(F_1 \vee F_2 \vee \Gamma) = 1$

Falls $\hat{\alpha}(\neg F_1) = 1$, es gilt: $\hat{\alpha}(F_1) = 0$ und da $\hat{\alpha}(F_1 \vee F_2 \vee \Gamma) = 1$

$$\hat{\alpha}(F_2 \vee \Gamma) = 1$$

Falls $\hat{\alpha}(\neg F_1) = 0$, es gilt: $\hat{\alpha}(\Gamma) = 1$, insbesondere (da $\hat{\alpha}(\neg F_1 \vee \Gamma) = 1$)

$$\hat{\alpha}(F_2 \vee \Gamma) = 1$$

Mit Hilfe der Regeln des Sequenzenkaküls folgt aus den Sequenzen $\Delta \vdash \neg F_1, \Gamma$ und $\Delta \vdash F_1 \vee F_2, \Gamma$ die folgende Sequenz:

$$\Delta \vdash \neg F_1 \wedge (F_1 \vee F_2), \Gamma$$

$$\text{Aber } \neg F_1 \wedge (F_1 \vee F_2) \equiv \neg F_1 \wedge F_2 \not\equiv F_2$$

Deswegen ist die Regel nicht mit den anderen Regeln des Sequenzenkaküls herleitbar.

Aufgabe 5

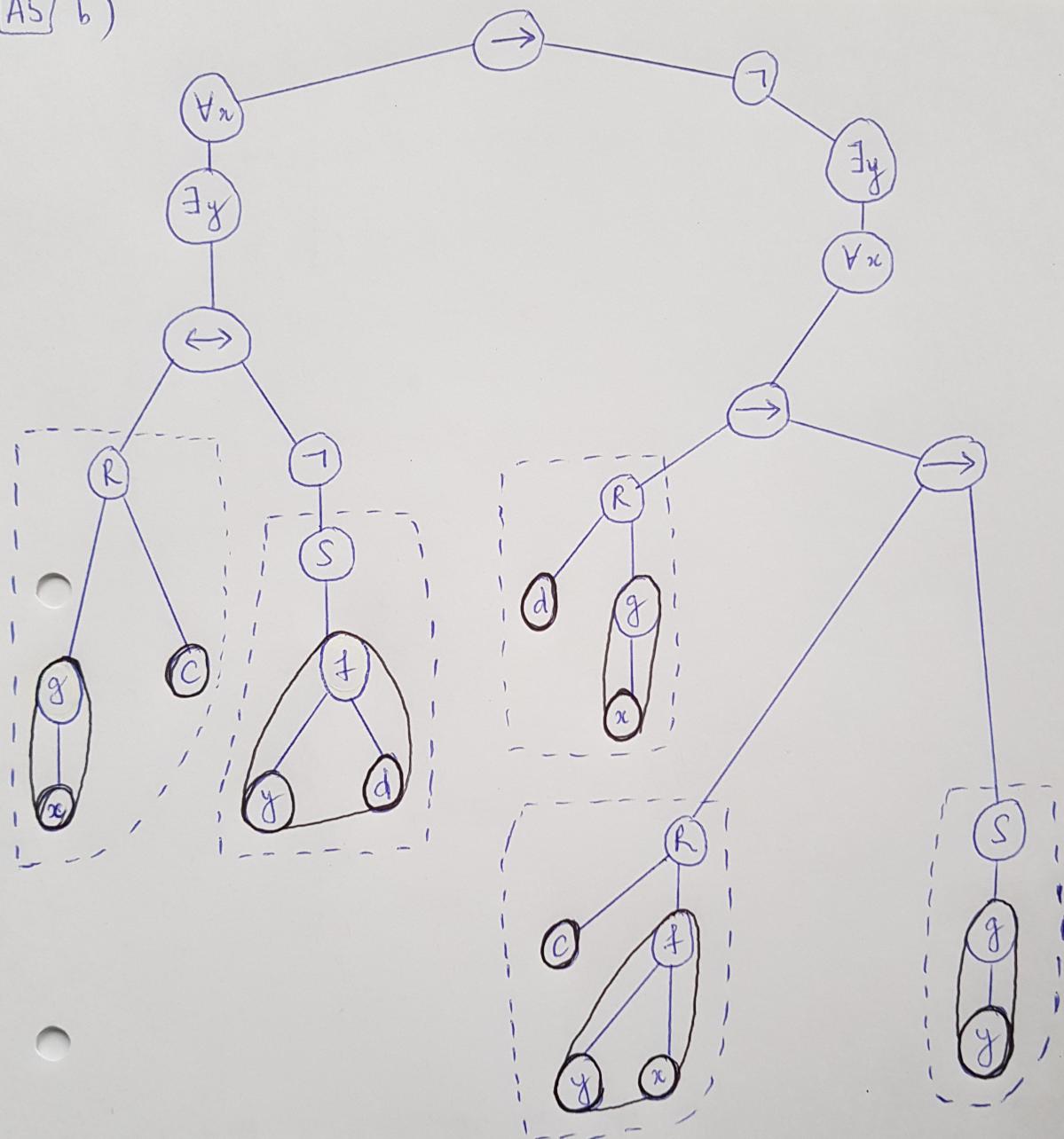
a.

Grundterme: $h(c), f(c, d), h(h(d)), h(h(c)), h(d), f(f(c, d)), f(d, d)$

Atomare Formeln: $R(c, c), R(c, d), R(d, d), S(c), S(d)$

b. Siehe nächstste Seite

[AS] b)



[- - -] Unterbaum von atomaren Formel

○ Unterbaum von Term