

Übungsblatt 4

Mathematik I - Theoretische Informatik

HWR Berlin, Wintersemester 2025

Prof. Dr.-Ing. Sebastian Schlesinger

Aufgabe 1 (Beweise in Kalkülen)

(8 Punkte)

Beweisen Sie im Kalkül des natürlichen Schließens und im Sequenzenkalkül:

a)
$$\vdash X \lor (Y \land Z) \rightarrow (X \lor Y) \land (X \lor Z)$$

b)
$$A \vee \neg A, \neg A \rightarrow B \vdash A \vee B$$

c)
$$\neg (A \land B), A \vdash \neg B$$

d)
$$(A \vee B), \neg A \vdash B$$

Aufgabe 2 (Korrektheit Kalküle)

(6 Punkte)

Machen Sie sich die Korrektheit der folgenden Regeln klar:

a)
$$\frac{A \vdash B}{A \to B} \to I$$

im Kalkül des natürlichen Schließens

b)
$$\frac{A \quad A \to B}{B} \to E$$

im Kalkül des natürlichen Schließens

$$\mathbf{c)} \quad \frac{\Gamma \Rightarrow \Delta, \varphi \quad \psi, \Pi \Rightarrow \Lambda}{\varphi \to \psi, \Gamma, \Pi \Rightarrow \Delta, \Lambda} \to \Rightarrow$$

im Sequenzenkalkül

Aufgabe 3 (Terminologien)

(11 Punkte)

Machen Sie sich die folgenden Sachverhalte klar:

b)
$$T \models \varphi$$

- c) Korrektheit eines Kalküls
- d) Vollständigkeit eines Kalküls
- e) Erf(T)
- **f)** Wf(T) bzw. Konsistenz
- **g)** Wv(T) jede Formel ist aus T herleitbar
- **h)** Wf(T) gdw. es gibt keine Formel φ mit $T \vdash \varphi$ und $T \vdash \neg \varphi$

- i) Wf(T) gdw. es gibt eine Formel φ mit $T
 varphi \varphi$
- j) Jede konsistente Theorie hat ein Modell
- **k)** Für alle T, φ gilt: $T \models \varphi$ gdw. nicht $Erf(T \cup \{\neg \varphi\})$