| MaLo         |                | Marc Ludevid   | 405401 |
|--------------|----------------|----------------|--------|
| SS 2021      | Übungsblatt 04 | Andrés Montoya | 405409 |
| 11. Mai 2021 | _              | Til Mohr       | 405959 |

E-Test

#### Aufgabe 2

(a) Falls  $\varphi_1$  unerfüllbar ist, dann muss  $\varphi_1 \Rightarrow \emptyset$  gültig sein.

$$(\rightarrow \Rightarrow) \frac{X \vee Y \Rightarrow X, Y}{(\Rightarrow \land)} \frac{(\vee \Rightarrow) \frac{X, Z \Rightarrow Y}{X \vee Y, Z \Rightarrow Y}}{(Y \vee \Rightarrow) \frac{X \vee Y, X \rightarrow Z \Rightarrow Y}{X \vee Y, X \rightarrow Z \Rightarrow Y}} (*) \frac{X \vee Y, X \rightarrow Z \Rightarrow Y}{(\Rightarrow \land)} \frac{X \vee Y, X \rightarrow Z \Rightarrow Y \wedge \neg Z}{(\neg \Rightarrow) \frac{X \vee Y, X \rightarrow Z \Rightarrow Y \wedge \neg Z}{\neg (Y \wedge \neg Z), X \vee Y, X \rightarrow Z \Rightarrow \emptyset}} (\land \Rightarrow) \frac{(\land \Rightarrow) \frac{(\land \Rightarrow) \frac{X \vee Y, X \rightarrow Z \Rightarrow Y \wedge \neg Z}{\neg (Y \wedge \neg Z), (X \vee Y) \wedge (X \rightarrow Z) \Rightarrow \emptyset}}{(\land \Rightarrow) \frac{(\land \Rightarrow) \frac{(\land \land \land) \wedge ((X \vee Y) \wedge (X \rightarrow Z)) \Rightarrow \emptyset}{\neg (Y \wedge \neg Z) \wedge ((X \vee Y) \wedge (X \rightarrow Z)) \Rightarrow \emptyset}}$$

- (\*) liefert uns jedoch die falsifizierende Interpretation  $\mathfrak{I}: X, Z \mapsto 1, Y \mapsto 0$ , die also ein Modell für  $\varphi_1$  ist.
- (b) Falls  $\varphi_2$  eine Tautologie ist, muss  $\emptyset \Rightarrow \varphi_2$  gültig sein.

$$(\vee \Rightarrow) \frac{C \Rightarrow C, A, B}{(\Rightarrow \vee)} \frac{B \Rightarrow C, A, B}{C \vee B \Rightarrow C, A \vee B}$$

$$(\Rightarrow \vee) \frac{C \vee B \Rightarrow C, A \vee B}{C \vee B \Rightarrow C, A \vee B} \qquad C \vee B, C \Rightarrow C$$

$$(\neg \Rightarrow) \frac{(A \vee B) \rightarrow C, C \vee B \Rightarrow C}{(A \vee B) \rightarrow C, C \vee B, \neg C \Rightarrow C}$$

$$(\Rightarrow \neg) \frac{(A \vee B) \rightarrow C, C \vee B \Rightarrow C, \neg \neg C}{(A \vee B) \rightarrow C, C \vee B \Rightarrow C, \neg \neg C}$$

$$(\Rightarrow \vee) \frac{(A \vee B) \rightarrow C, C \vee B \Rightarrow C \vee \neg \neg C}{(A \vee B) \rightarrow C, C \vee B \Rightarrow C \vee \neg \neg C}$$

$$(\Rightarrow \rightarrow) \frac{(A \vee B) \rightarrow C, C \vee B \Rightarrow C \vee \neg \neg C}{((A \vee B) \rightarrow C) \wedge (C \vee B) \Rightarrow C \vee \neg \neg C}$$

$$(\Rightarrow \rightarrow) \frac{(A \vee B) \rightarrow C, C \vee B \Rightarrow C \vee \neg \neg C}{(A \vee B) \rightarrow C, C \vee B) \Rightarrow C \vee \neg \neg C}$$

Da alle Blätter Axiome sind, ist die Sequenz bewiesen und  $\varphi_2$  also eine Tautologie.

- (a)
- (b)

$$(\leftrightarrow \Rightarrow) \frac{\Gamma \Rightarrow \Delta, \varphi, \psi \qquad \Gamma, \varphi, \psi \Rightarrow \Delta}{\Gamma, \varphi \leftrightarrow \psi \Rightarrow \Delta}$$

$$(\Rightarrow \leftrightarrow) \frac{\Gamma, \varphi \Rightarrow \Delta, \psi \qquad \Gamma, \psi \Rightarrow \Delta, \varphi}{\Gamma \Rightarrow \Delta, \varphi \leftrightarrow \psi}$$

(b) (i) Sei  $\Gamma = \emptyset = \Delta, \psi = x, \vartheta = \neg x$ . Die Prämisse  $x, \neg x \Rightarrow \emptyset$  ist offensichtlich gültig, da die linke Seite unerfüllbar ist. Die Konklusion ist jedoch ungültig, da  $x \vee \neg x$  erfüllbar ist.

Somit ist  $(\lor \Rightarrow)'$  nicht korrekt.

(ii) Fall 1: Sei  $\Gamma \Rightarrow \Delta$  gültig. Dann sind offensichtlich beide Prämissen und die Konklusion gültig.

Fall 2: Sei  $\Gamma \Rightarrow \Delta$  nicht gültig. Damit die Prämissen gültig sind, muss  $\Gamma \Rightarrow \psi$  und  $\Gamma \Rightarrow \vartheta$  gelten. Dann ist ja auch  $\Gamma \Rightarrow \psi \vee \vartheta$  gültig. Damit ist  $(\Rightarrow \vee)'$  korrekt.

Das erweiterte Sequenzenkalkül ist jedoch nicht korrekt.

Sei  $\Gamma = \{x\}, \Delta = \emptyset, \psi = x, \vartheta = \neg x$ . Dann ist  $\Gamma \Rightarrow \Delta, \psi \vee \vartheta$  nach dem unveränderten Sequenzenkalkül offensichtlich gültig:

$$(\Rightarrow \vee) \frac{x \Rightarrow x, \neg x}{x \Rightarrow x \vee \neg x}$$

Unter Verwendung von  $(\Rightarrow \lor)'$  erhalten wir jedoch eine falsifizierende Interpretation  $\Im$ :

$$(\Rightarrow \lor)' \xrightarrow{x \Rightarrow x} (\Rightarrow \neg) \xrightarrow{x \Rightarrow \emptyset} \xrightarrow{x \Rightarrow \neg x}$$

 $\mathfrak{I}: x \mapsto 1$ 

Da wir nun aus einer gültigen Sequenz Ungültigkeit ableiten können, ist das erweiterte Sequenzenkalkül nicht korrekt.

(iii) Es ist plausibel, dass  $\mathfrak{I}_1, \mathfrak{I}_2$  keine falsifizierende Interpretationen sind, da, wie gesagt, der erweiterte Sequenzenkalkül nicht korrekt ist. Es gibt also Sequenzen, die gültig sind, jedoch nicht als gültig abgeleitet werden.

Damit beide Interpretationen falsifizierend sind, müsste der erweiterte Sequenzenkalkül korrekt sein.