MaLo		Marc Ludevid	405401
SS 2021	Übungsblatt 04	Andrés Montoya	405409
16. Mai 2021	G	Til Mohr	405959

E-Test

Aufgabe 2

(a) Falls φ_1 unerfüllbar ist, dann muss $\varphi_1 \Rightarrow \emptyset$ gültig sein.

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

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

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

- (*) liefert uns jedoch die falsifizierende Interpretation $\mathfrak{I}: X, Z \mapsto 1, Y \mapsto 0$, die also ein Modell für φ_1 ist.
- (b) Falls φ_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 φ_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.

Damit ist der Sequenzenkalkül immer noch korrekt, wenn wir die Benutzung der Schlussregel $(\Rightarrow \lor)'$ erlauben, denn, angenommen es wäre nicht korrekt, würden wir auf einen Widerspruch laufen:

Sei der Sequenzenkalkül also nicht korrekt. Dann gibt es eine nicht-gültige Sequenz, die trotzdem als gültig abgeleitet werden kann. Dann sind die Prämissen von $(\Rightarrow \lor)'$ gültig. Da aber $(\Rightarrow \lor)'$ korrekt ist, muss auch die Konklusion gültig sein. Dies führt zu einem Widerspruch.

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

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:

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

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 vollständig.

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

3