

Besprechung Zettel 2

Tutorium vom 31.10.2013

Mitschrift aus dem Tutorium (Jens Kosiol), vermutlich mit Fehlern

2. November 2013

Aufgabe 1

G, H Formeln

zz: $G \equiv H \Leftrightarrow (G \leftrightarrow H)$ gültig.

$(G \leftrightarrow H)$ gültig. $\Leftrightarrow (G \rightarrow H)$ und $(H \rightarrow G)$ gültig.

G	H	$G \rightarrow H$	$H \rightarrow G$
F	F	W	W
F	W	W	F
W	F	F	W
W	W	W	W

Die Hinrichtung „ \Rightarrow “:

$G \equiv H$

$\Rightarrow (G \rightarrow H), (H \rightarrow G)$ gültig

Die Rückrichtung „ \Leftarrow “:

$(G \rightarrow H)$

$\Rightarrow f(G) = f(H)$

$\Leftrightarrow G \equiv H$

Aufgabe 2

Beh.: G enthält keine Negation $\Rightarrow G$ nicht gültig, aber erfüllbar

Bew: Seien f_W und f_F zu G passende Interpretationen mit $f_W(A_i) = W, f_F(A_i) = F$
 $\forall i \in \{1, \dots, n\}$

Wir zeigen $f_W(G) = W, f_F(G) = F \ \forall G$

I.A: Sei A_i atomar, dann gilt:

$f_W(A_i) = W, f_F(A_i) = F \ \forall i \in \{1, \dots, n\}$

I.S:

1. Fall $G = (G_1 \vee G_2)$

Nach I.V. gilt

$$f_W(G_1) = W = f_W(G_2)$$

$$f_F(G_1) = F = f_F(G_2)$$

Damit gilt

$$f_W(G) = f_W(G_1 \vee G_2) = W$$

$$f_F(G) = f_F(G_1 \vee G_2) = F$$

2. Fall $G = (G_1 \wedge G_2)$

Nach I.V. gilt

$$f_W(G_1) = f_W(G_2) = W$$

$$f_F(G_1) = f_F(G_2) = F$$

Damit gilt:

$$f_W(G) = f_W((G_1 \wedge G_2)) = W$$

$$f_F(G) = f_F((G_1 \wedge G_2)) = F$$

3. Fall entfällt

$\Rightarrow G$ ist nicht gültig, aber erfüllbar.

Aufgabe 3

a)

Beh.: „ \equiv “ ist Äquivalenzrelation

- Reflexivität
 G Formel. Dann gilt für jede zu G passende Interpretation f : $f(G) = f(G)$
 $\Rightarrow G \equiv G$
- Symmetrie:
 G, H Formeln mit $G \equiv H$. Dann gilt für jede zu G und H passende Interpretation f : $f(G) = f(H) \Leftrightarrow f(H) = f(G)$
 $\Rightarrow H \equiv G$
- Transitivität:
 G, H, I Formel mit $G \equiv H, H \equiv I$
für jede zu G und H passende Interpretation
 f gilt $f(G) = f(H)$ und jede zu H und I passende Interpretation g mit $g(H) = g(I)$
Sei h zu G und I passende Interpretation.
Sei h' zu H passend mit $h' = h$ auf $((A \cap T(G)) \cup (A \cap T(I)))$ und beliebig sonst.
Dann gilt: $\underbrace{h'(G)}_{=h(G)} = h'(H) = \underbrace{h'(I)}_{=h(I)}$
 $\Rightarrow G \equiv I$

Mit gleichen Wahrheitstabellen kommt man nicht immer weiter.
Oder Tabellen, wo ALLE verwendeten atomaren Formeln vorkommen.

b)

c)

- ii) Beh. $((G \wedge H) \wedge I) \equiv (G \wedge (H \wedge I))$
- $$f(((G \wedge H) \wedge I)) = \begin{cases} W & \text{falls } f(G \wedge H), f(I) = W \\ F & \text{sonst} \end{cases}$$
- $$\Leftrightarrow \begin{cases} W & \text{falls } f(G), f(H), f(I) = W \\ F & \text{sonst} \end{cases}$$
- $$\Leftrightarrow \begin{cases} F & \text{sonst} \\ W & \text{falls } f(G), f(H \wedge I) = W \end{cases}$$
- $$= f((G \wedge (H \wedge I)))$$

Aufgabe 4

Ein Alphabet nur mit $\{\neg, \#, (,), A_1, \dots\}$

Formel G , die nur ein Atom enthält

$f(A)$	$f(G_1)$
f_2 F	W
f_1 W	W
$f(A)$	$f(G_1)$
F	F
W	F
$f_1(G_1) \neq f_2(G_1)$	

I.A. $G = A$ atomar

$$f_1(G_1) = f_1(A) \neq f_2(A) = f_2(G)$$

IS:

1 Fall $G = \neg G_1$

$$f_1(\neg G_1) \neq f_2(\neg G_1)$$

2 Fall $G = \#(G_1, G_2, G_3)$

$$f(G_1) = f_1(G_2) = f_1(G_3) = W$$

$$f_1(G) = W$$

$$f_2(G) = F$$

da nach I.V. $f_1(G_i) \neq f_2(G_i)$

2.2 Genau 2 G_i sind wahr unter f_1

$$\Rightarrow f_1(G) = W$$

\Rightarrow nach IV ist unter f_2 nur ein G_i wahr

$$f_2(G) = F$$

2.3 Genau ein G ist W unter f_1

$$\Rightarrow f_1(G) = F$$

nach I.V. sind unter f_2 genau 2 G_i W

$$\Rightarrow f_2(G) = W$$

2.4 Unter f_1 sind alle G_i f

$$f_1(G) = F \text{ nach IV sind alle } G_i \text{ } W \text{ unter } f_2 \Rightarrow f_2(G) = W$$