

ÜBUNG 12

Aufgabe 1

Zeigen Sie die Gültigkeit der folgenden Äquivalenzen:

a) Distributivitätsregel:

$$(\varphi \vee (\psi \wedge \pi)) \equiv ((\varphi \vee \psi) \wedge (\varphi \vee \pi))$$

b) Absorptionsregel:

$$(\varphi \wedge (\varphi \vee \psi)) \equiv \varphi$$

Übung bis zum 14. Blatt
Prüfung 15.02.2022
730 - 1050

ich im TRE/MATH/H
Hilfsmittel: A4 beidseitig,
hand/maschinengeschrieben

a) Wahrheitswertetabelle

φ	ψ	π	$\psi \wedge \pi$	$\varphi \vee (\psi \wedge \pi)$	$\varphi \vee \psi$	$\varphi \vee \pi$	$(\varphi \vee \psi) \wedge (\varphi \vee \pi)$
0	0	0	0	0	0	0	0
0	0	1	0	0	0	1	0
0	1	0	0	0	1	0	0
0	1	1	1	1	1	1	1
1	0	0	0	1	1	1	1
1	0	1	0	1	1	1	1
1	1	0	0	1	1	1	1
1	1	1	1	1	1	1	1

\Rightarrow gleiche Wahrheitswerte

\Rightarrow Aussage gilt

b) Wahrheitswertetabelle

φ	ψ	$\varphi \vee \psi$	$\varphi \wedge (\varphi \vee \psi)$
0	0	0	0
0	1	1	0
1	0	1	1
1	1	1	1

\Rightarrow gleiche Wahrheitswerte

\Rightarrow Aussage gilt

Aufgabe 2

Prüfen Sie, ob die folgenden Äquivalenzen gelten.

$$a) \left(\left((a \rightarrow \neg b) \wedge (\neg a \rightarrow (b \wedge c)) \right) \wedge ((\neg b \vee c) \rightarrow d) \right) \equiv \left((\neg(a \leftrightarrow b) \wedge (a \vee c)) \wedge \neg((b \vee d) \rightarrow (c \wedge \neg d)) \right)$$

$$\left(((a \rightarrow \neg b) \wedge (\neg a \rightarrow (b \wedge c))) \wedge ((\neg b \vee c) \rightarrow d) \right)$$

$$\equiv \left(((\neg a \vee \neg b) \wedge (a \vee (b \wedge c))) \wedge (\neg(\neg b \vee c) \vee d) \right)$$

$$\equiv \left(((\neg a \vee \neg b) \wedge (a \vee b) \wedge (a \vee c)) \wedge ((b \wedge \neg c) \vee d) \right)$$

$$\equiv \left(\underbrace{((\neg a \vee \neg b) \wedge (a \vee b))}_{\equiv \neg(\neg a \vee \neg b) \wedge (a \vee b)} \wedge \underbrace{((b \vee d) \wedge (\neg c \vee d))}_{\equiv \neg(\neg(b \vee d) \vee \neg(c \vee d))} \right)$$

$$\text{erste } F \rightarrow G \equiv \neg F \vee G$$

$$\text{Distributivit\"at}$$

$$\equiv \neg(\neg(\neg a \vee \neg b) \wedge (a \vee b)) \equiv \neg(\neg(b \vee d) \vee \neg(c \vee d))$$

$$F \equiv \neg \neg F$$

$$\equiv \neg((a \wedge b) \vee (\neg a \wedge \neg b)) \equiv \neg(\neg(b \vee d) \vee (c \wedge \neg d))$$

$$\text{Distributivit\"at}$$

$$\equiv \neg(a \leftrightarrow b) \quad \Rightarrow \quad \equiv \neg((b \vee d) \rightarrow (c \wedge \neg d))$$

$$\neg F \vee G \equiv F \rightarrow G$$

$$F \leftrightarrow G \equiv (F \wedge G) \vee (\neg F \wedge \neg G)$$

$$\equiv \left(\neg(a \leftrightarrow b) \wedge (a \wedge c) \right) \wedge \neg((b \vee d) \rightarrow (c \wedge \neg d))$$

$$b) \left(((a \rightarrow b) \rightarrow a) \rightarrow a \right) \equiv \left(((a \rightarrow b) \wedge (b \rightarrow c)) \rightarrow \neg(\neg c \wedge a) \right)$$

$$\text{links: } (((a \rightarrow b) \rightarrow a) \rightarrow a) \equiv (\neg((a \rightarrow b) \rightarrow a) \vee a)$$

$$\equiv (\neg(\neg(a \rightarrow b) \vee a) \vee a)$$

$$\equiv (\neg(\neg(\neg a \vee b) \vee a) \vee a)$$

$$\equiv (\neg(a \wedge \neg b) \wedge a) \vee a$$

$$\equiv ((\neg a \vee b) \wedge \neg a) \vee a$$

$$\equiv (\neg a \vee a)$$

$$\equiv \top$$

$$\text{rechts: } (((a \rightarrow b) \wedge (b \rightarrow c)) \rightarrow \neg(\neg c \wedge a))$$

$$\equiv (((a \rightarrow b) \wedge (b \rightarrow c)) \rightarrow (a \rightarrow c))$$

$$\equiv \top$$

Begründung: Argenommen es wäre $w(a \rightarrow c) = 0$. Dann muss $w(a) = 1$ und $w(c) = 0$ gelten.

Damit $w((a \rightarrow b) \wedge (b \rightarrow c)) = 1$ gilt, müssen beide Operanden wahr sein.

Da $w(c) = 0$ bereits erfüllt sein muss, muss $w(b) = 0$ gelten, damit $w(b \rightarrow c) = 1$.

Dann muss für $w(a \rightarrow b) = 1$ auch schon $w(a) = 0$ gelten - ein Widerspruch.

Somit ist stets $w(a \rightarrow c) = 1$ und die Implikation stets erfüllt, d.h. allgemeingültig.

$$c) \quad \left(((b \wedge l) \rightarrow m) \wedge ((a \wedge b) \rightarrow l) \wedge a \wedge b \right) \equiv ((\neg b \wedge l \wedge \neg a \wedge b) \vee (\neg l \wedge l \wedge \neg a \wedge b) \vee (m \wedge l \wedge a \wedge b))$$

rechts: $((\neg b \wedge l \wedge \neg a \wedge b) \vee (\neg l \wedge l \wedge \neg a \wedge b) \vee (m \wedge l \wedge a \wedge b))$

 $\equiv (\quad \perp \quad \vee \quad \perp \quad \vee (m \wedge l \wedge a \wedge b))$
 $\equiv (m \wedge l \wedge a \wedge b)$

links: $(((\neg(b \wedge l) \vee m) \wedge (\neg(a \wedge b) \vee l) \wedge a \wedge b))$

$\equiv ((\neg(b \wedge l) \vee m) \wedge (\neg(a \wedge b) \vee l) \wedge (a \wedge b))$

$\equiv ((\neg(b \wedge l) \vee m) \wedge \underline{l} \wedge a \wedge \underline{b})$

Distributivität und
 $\neg F \wedge F = \perp$

$\equiv ((\neg(b \wedge l) \vee m) \wedge (l \wedge b) \wedge a)$

$\equiv (m \wedge l \wedge b \wedge a)$

$\equiv (m \wedge l \wedge a \wedge b)$

Aufgabe 3

Transformieren Sie die Formel

$$\varphi = ((\neg(a \leftrightarrow b) \vee \neg(c \wedge a)) \vee \neg(c \rightarrow b))$$

- a) in Negationsnormalform;
- b) in konjunktive Normalform;
- c) in disjunktive Normalform.

Vorbereitung: Eliminiere \leftrightarrow und \rightarrow

$$\varphi \equiv ((\neg((a \wedge b) \vee (\neg a \wedge \neg b)) \vee \neg(c \wedge a)) \vee \neg(\neg c \vee b)) =: \varphi_1$$

a) Negationsnormalform:

$$\begin{aligned}\varphi_1 &= ((\neg((a \wedge b) \vee (\neg a \wedge \neg b)) \vee \neg(c \wedge a)) \vee \neg(\neg c \vee b)) \\ &\equiv ((\neg((a \wedge b) \vee (\neg a \wedge \neg b)) \vee \neg(c \wedge a)) \vee (c \wedge \neg b)) \\ &\equiv ((\neg((a \wedge b) \vee (\neg a \wedge \neg b)) \vee (\neg c \vee \neg a)) \vee (c \wedge \neg b)) \\ &\equiv ((\neg(a \wedge b) \wedge \neg(\neg a \wedge \neg b)) \vee (\neg c \vee \neg a)) \vee (c \wedge \neg b) \\ &\equiv (((\neg a \vee \neg b) \wedge (a \vee b)) \vee (\neg c \vee \neg a)) \vee (c \wedge \neg b) =: \varphi_2\end{aligned}$$

b) konjunktive Normalform (\wedge innen, \vee außen) \rightsquigarrow nutze Distributivgesetz

$$\begin{aligned}\varphi_2 &= (((\neg a \vee \neg b) \wedge (a \vee b)) \vee (\neg c \vee \neg a)) \vee (c \wedge \neg b) \\ &\equiv ((((\neg a \vee \neg b) \vee (\neg c \vee \neg a)) \wedge ((a \vee b) \vee (\neg c \vee \neg a))) \vee (c \wedge \neg b)) \\ &\equiv (((((\neg a \vee \neg b) \vee (\neg c \vee \neg a)) \wedge (c \wedge \neg b)) \wedge (((a \vee b) \vee (\neg c \vee \neg a)) \vee (c \wedge \neg b))) \\ &\equiv (((((\neg a \vee \neg b) \vee (\neg c \vee \neg a)) \vee c) \wedge (((a \vee b) \vee (\neg c \vee \neg a)) \vee \neg b)) \\ &\quad \wedge (((a \vee b) \vee (\neg c \vee \neg a)) \vee c) \wedge (((a \vee b) \vee (\neg c \vee \neg a)) \vee \neg b)) \\ &\equiv ((\neg a \vee \neg b \vee \neg c \vee \neg a \vee c) \wedge (\neg a \vee \neg b \vee \neg c \vee \neg a \vee \neg b) \\ &\quad \wedge (a \vee b \vee \neg c \vee \neg a \vee c) \wedge (a \vee b \vee \neg c \vee \neg a \vee \neg b)) \\ &\equiv (\neg a \vee \neg b \vee \neg c)\end{aligned}$$

c) disjunktive Normalform (\wedge innen, \vee außen) \rightsquigarrow nutze Distributivgesetz

$$\begin{aligned}\varphi_2 &= (((\neg a \vee \neg b) \wedge (a \vee b)) \vee (\neg c \vee \neg a)) \vee (c \wedge \neg b) \\ &\equiv ((((\neg a \wedge (a \vee b)) \vee (\neg b \wedge (a \vee b))) \vee (\neg c \vee \neg a)) \vee (c \wedge \neg b)) \\ &\equiv (((((\neg a \wedge a) \vee (\neg a \wedge b)) \vee ((\neg b \wedge a) \vee (\neg b \wedge b))) \vee (\neg c \vee \neg a)) \vee (c \wedge \neg b)) \\ &\equiv (((\neg a \wedge a) \vee (\neg a \wedge b) \vee (\neg b \wedge a) \vee (\neg b \wedge b)) \vee (\neg c) \vee (\neg a) \vee (c \wedge \neg b)) \\ &\equiv ((\neg a \wedge b) \vee (\neg b \wedge a) \vee (\neg c) \vee (\neg a) \vee (c \wedge \neg b))\end{aligned}$$

Aufgabe 4

Prüfen Sie folgende Formeln mittels Resolutionsverfahren auf Erfüllbarkeit:

a) $b \wedge (a \vee b) \wedge (\neg b \vee c) \wedge (\neg b \vee \neg c) \wedge (\neg a \vee c)$

b) $\neg(c \rightarrow ((\neg a \wedge b \wedge c) \vee (a \wedge \neg b)))$

a) Die Formel ist bereits in KNF \Rightarrow Klauselmenge: $\{\{b\}, \{a, b\}, \{\neg b, c\}, \{\neg b, \neg c\}, \{\neg a, c\}\}$

(1)	$\{b\}$	
(2)	$\{a, b\}$	
(3)	$\{\neg b, c\}$	
(4)	$\{\neg b, \neg c\}$	
(5)	$\{\neg a, c\}$	
(6)	$\{c\}$	(1) + (3)
(7)	$\{\neg b\}$	(4) + (6)
(8)	\perp	(1) + (7)

\Rightarrow Die Formel ist nicht erfüllbar.

b) Transformation in KNF:

$$\begin{aligned} \neg(c \rightarrow ((\neg a \wedge b \wedge c) \vee (a \wedge \neg b))) &\equiv \neg(\neg c \vee ((\neg a \wedge b \wedge c) \vee (a \wedge \neg b))) \\ &\equiv (c \wedge \neg((\neg a \wedge b \wedge c) \vee (a \wedge \neg b))) \\ &\equiv (c \wedge (\neg(\neg a \wedge b \wedge c) \wedge \neg(a \wedge \neg b))) \\ &\equiv (c \wedge (a \vee \neg b \vee \neg c) \wedge (\neg a \vee b)) \end{aligned}$$

Klauselmenge: $\{\{c\}, \{a, \neg b, \neg c\}, \{\neg a, b\}\}$

(1)	$\{c\}$	
(2)	$\{a, \neg b, \neg c\}$	
(3)	$\{\neg a, b\}$	
(4)	$\{a, \neg b\}$	(1) + (2)
(5)	$\{b, \neg b, \neg c\}$	(2) + (3)
(6)	$\{a, \neg a, \neg c\}$	(2) + (3)
(7)	$\{b, \neg b\}$	(1) + (5)
(8)	$\{a, \neg a\}$	(1) + (6)
(9)	$\{\neg a, b, \neg c\}$	(3) + (5)

$\Rightarrow \perp$ kann nicht abgeleitet werden

\Rightarrow Formel ist erfüllbar