

2. Übungszettel

Oskar Stanschus
Alexandros Parotsidi

Aufgabe 1)

a) *d.h. keine Aussage zu Schlechten Kuchen → kann billig, teuer sein.*
Max definiert „Guter Kuchen ist nicht billig!“ und Katharina definiert „Billiger Kuchen ist nicht gut!“. Als logischer Term können diese Aussagen wie folgt ausgedrückt werden:

Max: $\forall x \in \text{Kuchen: } \text{gut}(x) \leftrightarrow \neg \text{billig}(x)$
Katharina: $\forall x \in \text{Kuchen: } \text{billig}(x) \leftrightarrow \neg \text{gut}(x)$

Damit nachgewiesen werden kann, dass die Aussagen dasselbe meinen, muss bewiesen werden, dass die Aussagen äquivalent zueinander sind.

Max: $\forall x \in \text{Kuchen: } \text{gut}(x) \leftrightarrow \neg \text{billig}(x)$
 $\equiv \forall x \in \text{Kuchen: } \text{gut}(x) \wedge \neg \text{billig}(x) \vee (\neg \neg \text{billig}(x) \wedge \neg \text{gut}(x))$
 $\equiv \forall x \in \text{Kuchen: } (\text{gut}(x) \wedge \neg \text{billig}(x)) \vee (\text{billig}(x) \wedge \neg \text{gut}(x))$

Katharina: $\forall x \in \text{Kuchen: } \text{billig}(x) \leftrightarrow \neg \text{gut}(x)$
 $\equiv \forall x \in \text{Kuchen: } (\text{billig}(x) \wedge \neg \text{gut}(x)) \vee (\neg \neg \text{gut}(x) \wedge \neg \text{billig}(x))$
 $\equiv \forall x \in \text{Kuchen: } (\text{billig}(x) \wedge \neg \text{gut}(x)) \vee (\text{gut}(x) \wedge \neg \text{billig}(x))$
 $\equiv \forall x \in \text{Kuchen: } (\text{gut}(x) \wedge \neg \text{billig}(x)) \vee (\text{billig}(x) \wedge \neg \text{gut}(x))$

Die Aussagen beider Konditoreien kann so umgeformt werden, sodass die Aussagen im Endeffekt dasselbe meinen. Dementsprechend sind die Aussagen äquivalent zueinander.

b)

I) Der Benutzer hat die Gebühr bezahlt aber ein falsches Passwort eingegeben:
 $\neg p \wedge r$

II) Der Benutzer bekommt Zugriff, wenn der Benutzer die Gebühr bezahlt hat und das richtige Passwort eingeben hat.
 $q \leftrightarrow (p \wedge r)$

III) Der Benutzer bekommt keinen Zugriff, wenn die Gebühr nicht bezahlt wurde.
 $\neg q \leftrightarrow \neg r$

Aufgabe 2)

a)

t1: $b \wedge (a \vee c) \vee (a \wedge c)$

a	b	c	$a \vee c$	$a \wedge c$	$b \wedge (a \vee c)$	$b \wedge (a \vee c) \vee (a \wedge c)$
0	0	0	0	0	0	0
0	0	1	1	0	0	0
0	1	0	0	0	0	0
0	1	1	1	0	1	1
1	0	0	1	0	0	0
1	0	1	1	1	0	1
1	1	0	1	0	1	1
1	1	1	1	1	1	1

2. Übungszettel

t₂: (¬a ∧ b) ∨ (¬c ∨ b)

a	b	c	¬a ∧ b	¬c ∨ b	(¬a ∧ b) ∨ (¬c ∨ b)
0	0	0	0	1	1
0	0	1	0	0	0
0	1	0	1	1	1
0	1	1	1	1	1
1	0	0	0	1	1
1	0	1	0	0	0
1	1	0	0	1	1
1	1	1	0	1	1



t₃: ((a ∧ b) ∨ (b ∧ c)) ∨ (a ∧ c)

a	b	c	a ∧ b	b ∧ c	(a ∧ b) ∨ (b ∧ c)	a ∧ c	((a ∧ b) ∨ (b ∧ c)) ∨ (a ∧ c)
0	0	0	0	0	0	0	0
0	0	1	0	0	0	0	0
0	1	0	0	0	0	0	0
0	1	1	0	1	1	0	1
1	0	0	0	0	0	0	0
1	0	1	0	0	0	1	1
1	1	0	1	0	1	0	1
1	1	1	1	1	1	1	1



t₄: (a ∧ b) ∨ ((c ∨ a) ∨ ¬a)

a	b	c	a ∧ b	c ∨ a	(c ∨ a) ∨ ¬a	(a ∧ b) ∨ ((c ∨ a) ∨ ¬a)
0	0	0	0	0	1	1
0	0	1	0	1	1	1
0	1	0	0	0	1	1
0	1	1	0	1	1	1
1	0	0	0	1	1	1
1	0	1	0	1	1	1
1	1	0	1	1	1	1
1	1	1	1	1	1	1



Terme t₁,t₂ und t₃ sind erfüllbar, denn in mindestens einer Zeile ist der Wahrheitswert 1. Der Term t₄ ist eine Tautologie, da dieser immer den Wahrheitswert 1 hat.



b)

Anhand der Wahrheitswerte aus den Tabellen kann man Folgendes schlussfolgern:

- t₁ ≡ t₃
- t₂ ist nicht äquivalent zu t₄



Aufgabe 3)

10/10

2. Übungszettel

a) „Mindestens zwei der Aussagen sind wahr“, kann dementsprechend dargestellt werden:

$$(p_1 \wedge p_2) \vee (p_1 \wedge p_3) \vee (p_1 \wedge p_4) \vee (p_2 \wedge p_3) \vee (p_2 \wedge p_4) \vee (p_3 \wedge p_4)$$

✓ 3/3

b) „Genau zwei der Aussagen sind wahr“, kann so dargestellt werden:

$$(p_1 \wedge p_2 \wedge \neg(p_3 \vee p_4)) \vee (p_1 \wedge p_3 \wedge \neg(p_2 \vee p_4)) \vee (p_1 \wedge p_4 \wedge \neg(p_2 \vee p_3)) \vee (p_2 \wedge p_3 \wedge \neg(p_1 \vee p_4)) \vee (p_2 \wedge p_4 \wedge \neg(p_1 \vee p_3)) \vee (p_3 \wedge p_4 \wedge \neg(p_1 \vee p_2))$$

✓ 3/3

c) Die Aussage „Genau k der Aussagen $p_1, p_2, p_3, \dots, p_n$ sind wahr“ kann so dargestellt werden:

$$\left(\sum_{i=1}^n p_i \right) = k$$

der Σ -operator
bedeutet was ganz

anderes

Man muss annehmen, dass $p_i = 1$ gilt wenn p_i wahr ist und $p_i = 0$ gilt wenn p_i falsch ist.

versteh ich nicht, wie in b) vorgehen

17/20