

Übungsblatt 2 - Musterlösung

Technische Hochschule Mittelhessen, Fachbereich MNI, Diskrete Mathematik, Prof. Dr. B. Just

Aufgabe 1

Bitte vereinfachen Sie die folgenden booleschen Ausdrücke, dabei sind a, b, c jeweils boolesche Variable, die den Wert 0 oder 1 annehmen können. Bitte geben Sie die Rechengesetze an, die Sie benutzt haben.

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

Lösung:

$$\begin{aligned} & (a \vee b) \wedge \neg(\neg a \wedge \neg b) \\ &= (a \vee b) \wedge (a \vee b) && \text{(de Morgan)} \\ &= a \vee b && x \wedge x = x \text{ angewandt auf } x = a \vee b \end{aligned}$$

b.) $\neg(a \wedge b) \wedge b$.

Lösung:

$$\begin{aligned} & \neg(a \wedge b) \wedge b \\ &= (\neg a \vee \neg b) \wedge b && \text{(de Morgan)} \\ &= (\neg a \wedge b) \vee (\neg b \wedge b) && \text{(Distributivgesetz)} \\ &= (\neg a \wedge b) \vee 0 && \neg b \wedge b = 0 \\ &= \neg a \wedge b && x \vee 0 = x, \text{ angewandt auf } x = \neg a \wedge b \end{aligned}$$

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

Lösung:

$$\begin{aligned} & \neg(a \wedge (b \vee \neg a)) \vee (c \wedge a) \\ &= \neg((a \wedge b) \vee (a \wedge \neg a)) \vee (c \wedge a) && \text{(Distributivgesetz)} \\ &= \neg((a \wedge b) \vee 0) \vee (c \wedge a) && a \wedge \neg a = 0 \\ &= \neg(a \wedge b) \vee (c \wedge a) && x \vee 0 = x, \text{ angewandt auf } x = a \wedge b \\ &= \neg a \vee \neg b \vee (c \wedge a) && \text{(de Morgan)} \\ &= \neg b \vee \neg a \vee (c \wedge a) && \text{(Kommutativgesetz)} \\ &= \neg b \vee (\neg a \vee (c \wedge a)) && \text{(Assoziativgesetz)}. \\ &= \neg b \vee ((\neg a \vee c) \wedge (\neg a \vee a)) && \text{(Distributivgesetz)} \\ &= \neg b \vee ((\neg a \vee c) \wedge 1) && \neg a \vee a = 1 \\ &= \neg b \vee (\neg a \vee c) && x \wedge 1 = x, \text{ angewandt auf } x = \neg a \vee c \\ &= \neg b \vee \neg a \vee c \\ & (= \neg a \vee \neg b \vee c, \text{ Kommutativgesetz}). \end{aligned}$$

Aufgabe 2

Bitte beweisen Sie durch Aufstellung von Wertetabellen die folgenden Gesetze zur Rechnung mit booleschen Variablen a, b, c .

a.) (Distributivgesetz) $a \wedge (b \vee c) = (a \wedge b) \vee (a \wedge c)$.

Lösung:

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

Für jede Belegung der Variablen a, b, c ist der Inhalt der Spalten $a \wedge (b \vee c)$ und $(a \wedge b) \vee (a \wedge c)$ gleich, also ist $a \wedge (b \vee c) = (a \wedge b) \vee (a \wedge c)$, also gilt das Distributivgesetz.

b.) (Eine De Morgan'sche Regel) $\neg(a \wedge b) = \neg a \vee \neg b$.

Lösung:

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

Für jede Belegung der Variablen a, b ist der Inhalt der Spalten $\neg(a \wedge b)$ und $\neg a \vee \neg b$ gleich, also ist $\neg(a \wedge b) = \neg a \vee \neg b$, also gilt die de Morgan-Regel.

c.) (Die andere De Morgan'sche Regel) $\neg(a \vee b) = \neg a \wedge \neg b$.

Lösung:

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

Für jede Belegung der Variablen a, b ist der Inhalt der Spalten $\neg(a \vee b)$ und $\neg a \wedge \neg b$ gleich, also ist $\neg(a \vee b) = \neg a \wedge \neg b$, also gilt die de Morgan-Regel.

Aufgabe 3

(Beweis der konjunktiven Normalform KNF für zweistellige boolesche Funktionen)

Es sei $f(a, b)$ eine Funktion, die zwei booleschen Variablen a, b wieder eine boolesche Variable zuordnet. Die Funktion habe für r der vier möglichen Belegungen von (a, b) den Wert 0. Bitte beweisen Sie:

$$f(a, b) = \max_1 \wedge \dots \wedge \max_r$$

wobei \max_1, \dots, \max_r diejenigen Max-Terme von $a \vee b, a \vee \neg b, \neg a \vee b, \neg a \vee \neg b$ sind, für die $f(a, b) = 0$ gilt.

Lösung:

Es wird gezeigt:

Für jede Belegung von a und b gilt $f(a, b) = 0 \Leftrightarrow \max_1(a, b) \wedge \dots \wedge \max_r(a, b) = 0$.

Dazu:

” \Rightarrow ”: $f(a, b) = 0 \Rightarrow$ der Max-Term, der bei der Belegung zu 0 wird, ist einer der Max-Terme \max_1, \dots, \max_r

$$\Rightarrow \max_1(a, b) \wedge \dots \wedge \max_r(a, b) = 0$$

” \Leftarrow ”: $\max_1(a, b) \wedge \dots \wedge \max_r(a, b) = 0$

\Rightarrow einer der Max-Terme ist 0

$\Rightarrow f(a, b) = 0$ (weil Max-Term ausgewählt). q.e.d.

Aufgabe 4

Es seien a, b, c boolesche Variable.

a.) Bitte finden Sie die disjunktive Normalform DNF der Funktion $a \Rightarrow b$.

Lösung:

a	b	$a \Rightarrow b$	
0	0	1	\rightarrow Minterm $\neg a \wedge \neg b$
0	1	1	\rightarrow Minterm $\neg a \wedge b$
1	0	0	
1	1	1	\rightarrow Minterm $a \wedge b$

$$\text{DNF: } (a \Rightarrow b) = (\neg a \wedge \neg b) \vee (\neg a \wedge b) \vee (a \wedge b).$$

b.) Bitte finden Sie die konjunktive Normalform KNF der Funktion $a \Rightarrow b$.

(Anmerkung: In einer Welt, in der die Regel ” Alibi \Rightarrow unschuldig” gilt, ist ”kein Alibi oder unschuldig” für jede Person wahr :-).

Lösung:

a	b	$a \Rightarrow b$	
0	0	1	
0	1	1	
1	0	0	\rightarrow Maxterm $\neg a \vee b$
1	1	1	

$$\text{KNF: } (a \Rightarrow b) = (\neg a \vee b).$$

c.) Bitte finden Sie die disjunktive Normalform DNF der Funktion $a \vee (b \wedge c)$.

Lösung:

a	b	c	$a \vee (b \wedge c)$	
0	0	0	0	
0	0	1	0	
0	1	0	0	
0	1	1	1	→Minterm $\neg a \wedge b \wedge c$
1	0	0	1	→Minterm $a \wedge \neg b \wedge \neg c$
1	0	1	1	→Minterm $a \wedge \neg b \wedge c$
1	1	0	1	→Minterm $a \wedge b \wedge \neg c$
1	1	1	1	→Minterm $a \wedge b \wedge c$

$$\text{DNF: } a \vee (b \wedge c) = (\neg a \wedge b \wedge c) \vee (a \wedge \neg b \wedge \neg c) \vee (a \wedge \neg b \wedge c) \vee (a \wedge b \wedge \neg c) \vee (a \wedge b \wedge c)$$

(nicht gerade eine einfachere Darstellung :)).

d.) Bitte finden Sie die konjunktive Normalform KNF der Funktion $(a \Leftrightarrow b) \vee c$.

Lösung:

a	b	c	$(a \Leftrightarrow b) \vee c$	
0	0	0	1	
0	0	1	1	
0	1	0	0	→Maxterm $a \vee \neg b \vee c$
0	1	1	1	
1	0	0	0	→Maxterm $\neg a \vee b \vee c$
1	0	1	1	
1	1	0	1	
1	1	1	1	

$$\text{KNF: } (a \Leftrightarrow b) \vee c = (a \vee \neg b \vee c) \wedge (\neg a \vee b \vee c).$$