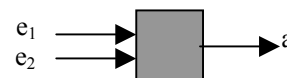


Informatik OTG	Boolesche Algebra	
	Gesetze der Booleschen Algebra	

	a)	b)	$x, y, z \in \{0, 1\}$... sind binäre Variablen
Kommutativgesetz			
Assoziativgesetz			
Distributivgesetz			
Absorptionsgesetz			



Logische Funktionen:

Verknüpfungstabelle für zwei Eingangsvariablen e_1 und e_2 und eine Ausgangsvariable a
 $a = f(e_1, e_2)$

e_1	0	1	0	1		Bezeichnung	$a =$	Erläuterung															
e_2	0	0	1	1																			
					$a =$																		
	0	0	0	0	0	Konstante 0 Nullfunktion		Kontradiktion (Verknüpfungen von Wahrheitswerten, die immer eine falsche Aussage ergeben)															
	0	0	0	1	$e_1 \wedge e_2$	Konjunktion logisches UND \wedge		e_1 und e_2 (Sprechweise)															
	0	0	1	0	$\neg(e_1 \wedge e_2)$	Konjunktion	$\bar{e}_1 \wedge e_2$	Negation der Implikation															
	0	0	1	1	e_2	Identität e_2																	
	0	1	0	0	$e_1 \wedge \neg e_2$	Konjunktion	$e_1 \wedge \bar{e}_2$	Negation der Implikation															
	0	1	0	1	e_1	Identität e_1																	
	0	1	1	0	$(e_1 \vee e_2) \wedge \neg(e_1 \wedge e_2)$	Antivalenz exklusives Oder XOR \otimes	$e_1 \otimes e_2$ $e_1 \neq e_2$ $\neg(e_1 \leftrightarrow e_2)$	Der Ausgangsvariablen wird dann genau 1 zugewiesen, wenn entweder e_1 oder e_2 1 ist, nicht jedoch, wenn beide Eingänge gleich sind - beide 0 oder beide 11)															
	0	1	1	1	$e_1 \vee e_2$	Disjunktion logisches Oder OR \vee		e_1 oder e_2 (Sprechweise)															
	1	0	0	0	$\neg e_1 \wedge \neg e_2$	Nicht-Oder NOR (von engl. <i>not or</i>)	$\neg(e_1 \vee e_2)$	Peirce-Funktion (Disjunktion mit anschließender Negation des Ergebniswertes)															
	1	0	0	1	$(e_1 \wedge e_2) \vee \neg(e_1 \vee e_2)$	Äquivalenz	$e_1 \leftrightarrow e_2$	Der Ausgangsvariablen a wird genau dann 1 zugewiesen, wenn beide Eingänge äquivalent sind - beide 1 oder beide 0. e_1 genau dann wenn e_2 (Sprechweise)															
	1	0	1	0	$\neg e_1$	Negation von e_1																	
	1	0	1	1	$\neg e_1 \vee e_2$	Disjunktion Implikation	$e_1 \Rightarrow e_2$	<table border="1" style="display: inline-table; vertical-align: middle;"> <tr> <td>e_1</td> <td>e_2</td> <td>$e_1 \Rightarrow e_2$</td> </tr> <tr> <td>0</td> <td>0</td> <td>1</td> </tr> <tr> <td>0</td> <td>1</td> <td>1</td> </tr> <tr> <td>1</td> <td>0</td> <td>0</td> </tr> <tr> <td>1</td> <td>1</td> <td>1</td> </tr> </table> wenn e_1 dann e_2 (Sprechweise)	e_1	e_2	$e_1 \Rightarrow e_2$	0	0	1	0	1	1	1	0	0	1	1	1
e_1	e_2	$e_1 \Rightarrow e_2$																					
0	0	1																					
0	1	1																					
1	0	0																					
1	1	1																					
	1	1	0	0	$\neg e_2$	Negation von e_2																	
	1	1	0	1	$e_1 \vee \neg e_2$	Disjunktion inverse Implikation	$e_2 \Rightarrow e_1$																
	1	1	1	0	$\neg e_1 \vee \neg e_2$	Disjunktion NAND		e_1 and e_2 (Sprechweise) Sheffer-Funktion (Konjunktion mit anschließender Negation des Ergebniswertes)															
	1	1	1	1	1	Konstante 1 Einsfunktion		Tautologie (Verknüpfungen von Wahrheitswerten, die immer eine wahre Aussage ergeben)															

Prioritäten: \neg vor \wedge vor \vee