

Vl. 17.10.2013

		$\underbrace{A(a,b)}$	$\underbrace{B(a,b)}$	
$a$	$b$	$a \Leftrightarrow b$	$a \oplus b$	$\neg(a \oplus b)$
W	W	<u>W</u>	F	<u>W</u>
W	F	F	W	<u>F</u>
F	W	F	W	<u>F</u>
F	F	<u>W</u>	F	<u>W</u>

$k=2 \Rightarrow 2^k = 4$

Okt 17-08:32

Fuer die Argumente  $a_1, \dots, a_k$  einer BF  $A(a_1, \dots, a_k)$  gibt es genau  $2^k$  moegliche Belegungen mit W und F.

$\left. \begin{matrix} a_1 \\ \vdots \\ a_k \end{matrix} \right\} 2^k \text{ mögliche Belegungen von } a_1 \dots a_k \text{ mit } W, F$

$\rightarrow$  Aufgabe 0 Üblatt 1

Okt 17-08:29

$$C(a,b) = (a \Leftrightarrow b) \Leftrightarrow (\neg(a \oplus b))$$

$A(a,b) \Leftrightarrow B(a,b)$	
W	
W	
W	
W	

Definition: Eine Boolesche Funktion  $A(a_1, \dots, a_n)$  heißt allgemeinjähig, falls sie bei jeder Belegung von  $a_1, \dots, a_n$  mit W o. F stets W ist.

Bsp:  $(a \Leftrightarrow b) \Leftrightarrow (\neg(a \oplus b))$

Okt 17-08:35

Def: 2  $k$ -stellige Boolesche Funktionen  $A(a_1, \dots, a_k)$  und  $B(a_1, \dots, a_k)$  heißen äquivalent, falls ihre Wahrheitwerttabellen übereinstimmen.

Schreibweise:

$$A(a_1, \dots, a_k) \Leftrightarrow B(a_1, \dots, a_k)$$

Okt 17-08:40

Satz: Vorausgesetzt seien  $A(a_1, \dots, a_n)$   
und  $B(a_1, \dots, a_n)$   
äquivalent

Behauptung:  $C(a_1, \dots, a_n)$   
 $= A(\dots) \Leftrightarrow B(\dots)$   
ist allgemeingültig.

Bsp:

A	B
$a \Leftrightarrow b$	$\neg(a \oplus b)$
$a \vee b$	$\neg(\neg a \wedge \neg b)$
$a$	$\neg \neg a$

Okt 17-08:42

Satz: (1.1)

Behauptung:  
Es gelten folgende  
Äquivalenzen

$$1) \neg(\neg a) \Leftrightarrow a$$

$$2) (a \wedge b) \Leftrightarrow (b \wedge a)$$

$$3) (a \vee b) \Leftrightarrow (b \vee a)$$

$$4) (a \Rightarrow b) \Leftrightarrow (\neg b \Rightarrow \neg a)$$

$$5) (a \Rightarrow b) \Leftrightarrow (b \vee \neg a)$$

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

Okt 17-08:47

$$6) (a \Leftrightarrow b) \Leftrightarrow [(a \Rightarrow b) \wedge (b \Rightarrow a)]$$

$$7) (a \Leftrightarrow b) \Leftrightarrow [(b \vee \neg a) \wedge (a \vee \neg b)] \\ \Leftrightarrow [(b \wedge a) \vee (\neg b \wedge \neg a)]$$

$$8) \neg(a \wedge b) \Leftrightarrow [\neg a \vee \neg b]$$

$$9) \neg(a \vee b) \Leftrightarrow [\neg a \wedge \neg b]$$

8) 9) De Morgan'schen Regeln

$$10) (a \vee b) \wedge c \Leftrightarrow (a \wedge c) \vee (b \wedge c)$$

$$11) (a \wedge b) \vee c \Leftrightarrow (a \vee c) \wedge (b \vee c)$$

10), 11) Distributivität

Okt 17-08:52

a	b	$\neg a$	$\neg b$	$a \vee b$	$\neg(a \vee b)$	$(\neg a) \wedge (\neg b)$
W	W	F	F	W	F	F
W	F	F	W	W	F	F
F	W	W	F	W	F	F
F	F	W	W	F	W	W

$$\Rightarrow \neg(a \vee b) \Leftrightarrow (\neg a \wedge \neg b) \\ \text{qed.}$$

Okt 17-09:02

$$12) (a \wedge b) \wedge c \Leftrightarrow a \wedge (b \wedge c)$$

$$13) (a \vee b) \vee c \Leftrightarrow a \vee (b \vee c)$$

12), 13) Assoziativität

$$14) (a \Leftrightarrow b) \Leftrightarrow \neg(a \oplus b)$$

Beweis: Zu 9)  $\neg(a \vee b) \Leftrightarrow (\neg a \wedge \neg b)$   
 Die Richtigkeit der Behauptung 9) zeigen wir durch Aufstellen der Wahrheitstabellen von  $\neg(a \vee b)$  und  $(\neg a) \wedge (\neg b)$ .

Okt 17-08:57

### 1.1.2. Aussageformen

Definition: Ersetzt man in einer Aussage  $a$  eine Konstante durch eine Variable  $x$ , so entsteht eine Aussageform  $a(x)$ .

Bsp: 1)  $a: "4 \geq 0"$  Aussage

$a(x): x^2 \geq 0$  Aussageform

2)  $a(m): m^2 \text{ gerade} \Rightarrow m \text{ gerade}$   
Aussageform

Okt 17-09:10

Bei Aussageformen wird durch sogenannte Quantoren angegeben, auf welche Werte sich die in der Aussageform enthaltene Variable ( $x, m, \dots$ ) bezieht.

Definition:

$\forall$  = Allquantor

$\exists$  = Existenzquantor

Schreibweisen und ihre Bedeutung

$\forall x \in M: a(x)$  Für jedes  $x$  aus der Menge  $M$  ist  $a(x)$  wahr

Okt 17-09:14

Bsp: (1)  $\forall x \in \mathbb{R}: x^2 \geq 0$

(2)  $\forall m \in \mathbb{N}: m^2 \text{ gerade} \Rightarrow m \text{ gerade}$

$\exists x \in M: a(x)$  Es existiert ein  $x$  in  $M$  für das  $a(x)$  wahr ist.

Bsp: (1)  $\exists x \in \mathbb{N}: x < 4$

Bsp: Sei  $G$  die Menge der M&ST-Studenten des 1. Semesters

(2)  $\exists x \in G: x$  besteht die Mathematik-Klausur

Okt 17-09:02

Was muss man können?

- 1) Aussagenformeln in ihrer Bedeutung  
 # Hieroglyphen (l.o.f. Darstellung) Text
- 2) Text als Aussagenformeln darstellen.

Bsp:

Logische Darstellung	Bedeutung
$\forall x \in \mathbb{R}: \underbrace{!(x^2 < 0)}_{x^2 \geq 0}$	Quadrate reeller Zahlen sind nie negativ

Okt 17-09:22

Logische Darstellung	Bedeutung
$\exists x \in M: \forall m \in M$ $x \leq m$	Die Menge $M$ besitzt ein Minimum
$\forall x \in M: \exists m \in M:$ $m < x$	Die Menge $M$ besitzt kein Minimum

*Diagramm 1:* Ein horizontaler Balken  $M$  mit einem vertikalen Strich  $x$  an der linken Seite, der alle anderen vertikalen Striche in  $M$  übersteigt. Beschriftet mit  $x$  und  $x$ .

*Diagramm 2:* Ein horizontaler Balken  $M$  mit einer unendlichen Folge von vertikalen Strichen  $x, m_1, m_2, \dots$  an der linken Seite, die immer weiter nach rechts rücken. Beschriftet mit  $x, m_1, m_2, \dots$  und  $m_0$ .

Okt 17-09:26

Logische Darstellung	Bedeutung
$\forall x \in \mathbb{R} \forall y \in \mathbb{R}:$ $x < y \Rightarrow \exists z \in \mathbb{R}: x < z < y$	Zwischen je zwei reellen Zahlen liegt eine dritte
$\forall x \in \mathbb{R} \forall y \in \mathbb{R} \exists z \in \mathbb{R}:$ $x < z < y \vee y < z < x$	
Abstrahierend: $\forall x, y \in \mathbb{R} \exists z \in \mathbb{R}:$ $x < z < y \vee y < z < x$	

Okt 17-08:58

Negation von Aussageformen	
$\neg (\forall x \in M: a(x))$	$\Leftrightarrow \exists x \in M: \neg a(x)$
$\neg (\exists x \in M: a(x))$	$\Leftrightarrow \forall x \in M: \neg a(x)$

Okt 17-09:39

Bsp:  $\bullet$   $M$  besitzt ein Minimum  
 $\exists x \in M \forall m \in M: x \leq m$

$\bullet$   $M$  besitzt kein Minimum  
 $\neg(\exists x \in M \forall m \in M: x \leq m)$

$\Leftrightarrow \forall x \in M \neg(\forall m \in M: x \leq m)$

$\Leftrightarrow \forall x \in M \exists m \in M: \neg(x \leq m)$

$\Leftrightarrow \forall x \in M \exists m \in M: m < x$

Okt 17-09:44