

Definitionen, zur Bedeutung der Grundmenge

- Eine Aussage ist ein Satz mit einem eindeutig bestimmten Wahrheitsgehalt: w oder f
z.B. "Ralf ist männlich"
- Eine Aussageform ist ein Satz, der eine Variable enthält. Wird diese Variable durch ein beliebiges Element einer zugrundegelegten (vereinbarten!) Grundmenge G ersetzt, so muss eine Aussage entstehen.
 $\mathcal{A} = "x \text{ ist männlich}"$, Grundmenge $G =$ Alle Schüler der Klasse ^{& Schülerinnen}
 z.B. wird "Jasmin ist männlich" zu einer (falschen) Aussage.
- Es ist wichtig, dass eine Grundmenge G spezifiziert wird, weil sonst undefinierte Situationen entstehen können:
 Setzen Sie für x in \mathcal{A} eine bestimmte Schnecke 'Karl' ein.
 Diese sind behämlich Zwitter.
- Jede Aussageform \mathcal{A} definiert die ~~Teilmenge~~ Teilmenge $A \subset G$ aller diejenigen Elemente von G , welche \mathcal{A} zu einer wahren Aussage machen.
 Zu \mathcal{A} gehört also als 'Lösungsmenge' die Menge A aller Knaben in der Klasse.
- Aussageformen und Teilmengen von G gehören also eng zusammen.

Mit den Wörtern UND, ODER, NICHT, ENTWEDER ... ODER usw. kann man aus Aussagen und Aussageformen weitere Aussagen oder Negative Aussageformen bilden.

Man spricht von "logischen Verknüpfungen" oder "logischen Operatoren".

Wir studieren zuerst die Negation, also den logischen Operator NICHT (englisch: NOT), welcher nur 1 Argument braucht:

\mathcal{A}	$\text{NOT}(\mathcal{A})$
w	f
f	w

Diese Tabelle definiert die Bedeutung des Operators $\text{NOT}(\dots)$. Es gilt der Satz:

$$\text{NOT}(\text{NOT}(\mathcal{A})) = \mathcal{A}$$

Eine Tabelle mit 2 Einträgen kann man aber prinzipiell auf $2^2 = 4$ Arten ausfüllen. Entsprechend gibt es 4 mögliche 1-stellige Operatoren:

\mathcal{A}	TRUE	\mathcal{A}	$\text{NOT}(\mathcal{A})$	FALSE
w	w	w	f	f
f	w	f	w	f
Venn- diagramm				
Notation	G	A	\bar{A}	\emptyset

x)

$$\bar{A} = G \setminus A$$

\bar{A} heißt auch die 'Komplementmenge von A in G'

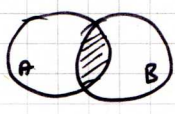
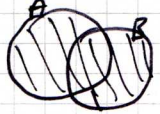
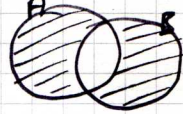

Die Operatoren TRUE und FALSE ignorieren den Input \mathcal{A} !

$$A = \{ x \in G \mid \mathcal{A}(x) \text{ ist wahr} \}$$

A2-2

logisch, mengentheoretisch und schaltungsnagig wird es interessanter, wenn wir 2 Input-Leitungen verknupfen (resp. 2 Plausen, resp. 2 Annahmen oder Annahmeformen). Wir machen zuerst einige Beispiele, bevor wir die systematische Tabelle aller moglichen 2-stelligen Verknupfungen studieren.

- G alle Schuleinnen und Schuler der 3ms
A "x ist mannlich"
B "y tragt in diesem Moment eine Brille"

A	B	A AND B	A OR B	A XOR B	NOT(A) AND B
w	w	w	w	f	f	
w	f	f	w	w	f	
f	w	f	w	w	w	
f	f	f	f	f	f	
						*)
A	B	$A \cap B$	$A \cup B$	$(A \cup B) \setminus (A \cap B)$	$B \setminus A$	

*) die Betroffenen sollen jeweils aufstehen ...

Bei 2 Input-Leitungen gibt es also $2 \cdot 2 = 4$ verschiedene Kombinationen der Inputs. Auf wieviele Arten kann man eine Spalte der Lange 4 mit den Werten w oder f besetzen?

Es gibt $2^4 = 16$ Moglichkeiten, also werden wir 16 mogliche zweistellige Operatoren studieren (\rightarrow AS).

Vorher uberlegen wir uns noch, welche Regeln fur die Operatoren NOT, AND und OR gelten.

A3-1

Für die logischen Operationen AND, OR und NOT gelten die folgenden Rechenetze:

① Kommutativgesetz $A \text{ AND } B = B \text{ AND } A$
 $A \text{ OR } B = B \text{ OR } A$

② Assoziativgesetz $A \text{ AND } (B \text{ AND } C) = (A \text{ AND } B) \text{ AND } C$
wenn ich das jeweils vertausche? $A \text{ OR } (B \text{ OR } C) = (A \text{ OR } B) \text{ OR } C$

③ Distributivgesetz $A \text{ AND } (B \text{ OR } C) = (A \text{ AND } B) \text{ OR } (A \text{ AND } C)$
Bew./Test mit Tabelle! $A \text{ OR } (B \text{ AND } C) = (A \text{ OR } B) \text{ AND } (A \text{ OR } C)$

④ Neutralelemente $A \text{ AND } \text{TRUE} = A$
 $A \text{ OR } \text{FALSE} = A$

⑤ Dominanzgesetz $A \text{ OR } \text{TRUE} = \text{TRUE}$
 $A \text{ AND } \text{FALSE} = \text{FALSE}$

⑥ Komplementäres Element $A \text{ AND } \text{NOT}(A) = \text{FALSE}$
 $A \text{ OR } \text{NOT}(A) = \text{TRUE}$

⑦ Idempotenzgesetz $A \text{ AND } A = A$
 $A \text{ OR } A = A$

⑧ Absorptionsgesetz $A \text{ AND } (A \text{ OR } B) = A$
 $A \text{ OR } (A \text{ AND } B) = A$

⑨ Gesetze von de Morgan $\text{NOT}(A \text{ AND } B) = \text{NOT}(A) \text{ OR } \text{NOT}(B)$
 $\text{NOT}(A \text{ OR } B) = \text{NOT}(A) \text{ AND } \text{NOT}(B)$

⑩ Doppelte Negation: $\text{NOT}(\text{NOT}(A)) = A$

Alle diese Gesetze lassen sich leicht durch das Aufstellen der entsprechenden Wahrheitstafeln beweisen.

Es sind die Gesetze der Boole'schen Algebra (George Boole, 1847).

Wir vertieren sie noch ein 2. Mal in der Pseudosprache.

⑩ evtl. noch $\text{NOT}(\text{NOT}(A)) = A$

- ① Kommutativgesetz $A \cap B = B \cap A$
 $A \cup B = B \cup A$
- ② Assoziativgesetz $A \cap (B \cap C) = (A \cap B) \cap C$
 $A \cup (B \cup C) = (A \cup B) \cup C$
- ③ Distributivgesetz $A \cap (B \cup C) = (A \cap B) \cup (A \cap C)$
 $A \cup (B \cap C) = (A \cup B) \cap (A \cup C)$
- ④ Neutralelemente $A \cap G = A$
 $A \cup \emptyset = A$
- ⑤ Dominanzgesetz $A \cap \emptyset = \emptyset$
 $A \cup G = G$
- ⑥ Komplementäres Element $A \cap \bar{A} = \emptyset$
 $A \cup \bar{A} = G$
- ⑦ Idempotenzgesetz $A \cap A = A$
 $A \cup A = A$
- ⑧ Absorptionsgesetz $A \cap (A \cup B) = A$
 $A \cup (A \cap B) = A$
- ⑨ Gesetze von de Morgan $\overline{A \cap B} = \bar{A} \cup \bar{B}$
 $\overline{A \cup B} = \bar{A} \cap \bar{B}$

Wir veranschaulichen einige dieser Gesetze mit Mengendiagrammen:

z.B. ③, ⑥, ⑧, ⑨!

(siehe auch p. 28 ff im Feuerpfad/Heiß, Wahrscheinlichkeitsrechnung, bsp)

?? Kennen Sie ähnliche Gesetze in einem anderen Zusammenhang ??

? Sie würde die beiden Distributivgesetze für + und \cdot lauten?

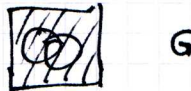
Evtl. noch ergänzen: ⑩ $\overline{\bar{A}} = A$ Negationsgesetz

(A5) Alle zweistellige logische Operationen

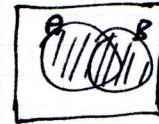
Wir haben in A2 schon bemerkt, dass es zu 2 Annahme A und B insgesamt 16 mögliche Verknüpfungen gibt. Diese wollen wir hier systematisch untersuchen:

A	B	(1)	(2)	(3)	(4)	(5)	(6)	(7)	(8)	(9)	(10)	(11)	(12)	(13)	(14)	(15)	(16)
w	w	w	w	w	w	w	w	w	w	f	f	f	f	f	f	f	f
w	f	w	w	w	w	f	f	f	f	w	w	w	w	f	f	f	f
f	w	w	w	f	f	w	w	f	f	w	w	f	f	w	w	f	f
f	f	w	f	w	f	w	f	w	f	w	f	w	f	w	f	w	f

(1) Der Input A, B wird ignoriert, der Output ist immer TRUE
 Planzentwürf: G

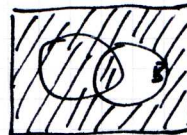


(2) Dies ist A OR B, im Planzentwurf



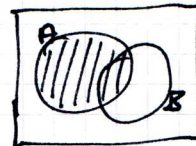
$A \cup B$

(3) Das wäre A OR NOT(B), im Planzentwurf



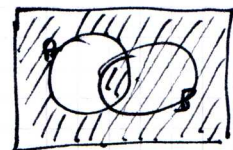
$A \cup \bar{B}$

(4) Das ist einfach A, B wird ignoriert.



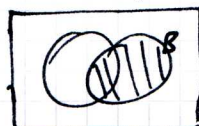
A

(5) Das ist B OR NOT(A) (vgl. mit (3)!)
 im Planzentwurf



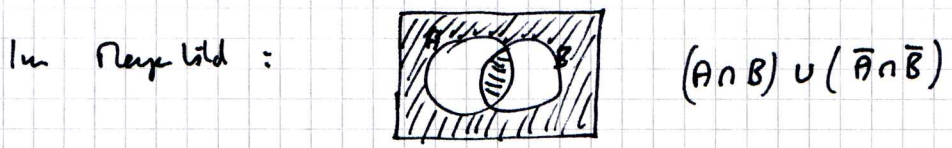
$B \cup \bar{A}$

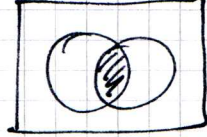
(6) Das ist einfach B, A wird ignoriert

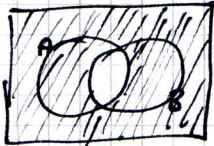


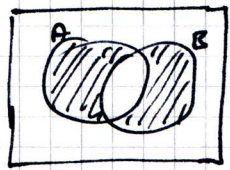
B

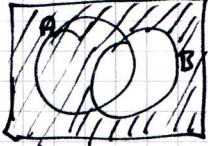
(7) Das ist die Äquivalenz von A und B, beide wahr oder beide falsch, $A \text{ EQUI } B!$
 A und B sind immer $(A \Rightarrow B) \text{ AND } (B \Rightarrow A) \dots$

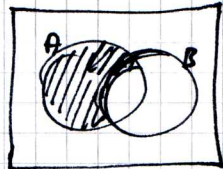


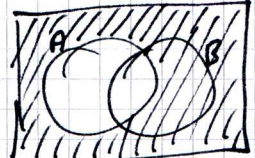
(8) Das ist ~~immer~~ $A \text{ AND } B$, im Venn-Diagramm  $A \cap B$

(9) Das ist $\text{NOT}(A \text{ AND } B) \stackrel{\text{def}}{=} A \text{ NAND } B$
 $G \setminus (A \cap B) = \bar{A} \cup \bar{B}$

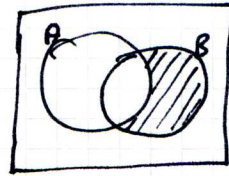
(10) Das ist das Exklusiv-Oder: $A \text{ XOR } B$ ('exclusive or')
 $(A \cup B) \setminus (A \cap B)$ oder $(A \cap \bar{B}) \cup (B \cap \bar{A})$

(11) ? Das ist einfach $\text{NOT}(B)$, A wird ignoriert!
 $\bar{B} = G \setminus B$

(12) ? Das ist $A \text{ AND } \text{NOT}(B)$
 $A \cap \bar{B} = A \setminus B$

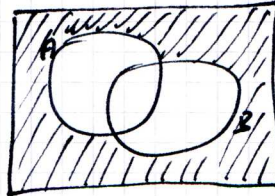
(13) ? Das ist $\text{NOT}(A)$, B wird ignoriert:
 $\bar{A} = G \setminus A$

(14) Es ist z.B. $B \text{ AND } \text{NOT}(A)$



$$B \cap \bar{A} = B \setminus A$$

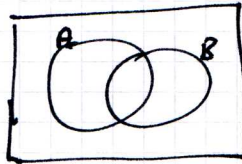
(15) Es ist $\text{NOT}(A \text{ OR } B) \stackrel{\text{def}}{=} A \text{ NOR } B$



\sim weder A noch B
 \sim ni A ni B

$$\overline{A \cup B} = \bar{A} \cap \bar{B}$$

(16) Es ist FALSE, die Eingangs Argumente A und B werden ignoriert



\emptyset

Von den nicht-binären Operationen benötigen wir in folgende einstellig: NOT

zweistellig: AND, OR, XOR
 NAND, NOR, EQUI

$$\text{Es ist } (A \text{ NAND } B) = \text{NOT}(A \text{ AND } B)$$

$$(A \text{ NOR } B) = \text{NOT}(A \text{ OR } B)$$

$$(A \text{ EQUI } B) = \text{NOT}(A \text{ XOR } B) \quad !!$$

Aufgabe: Wir haben die Syntax der Booleschen Algebra für das Paar AND/OR und NOT geprüft.

??

Welche gelten auch für das Paar NAND/NOR und NOT?

Welche gelten für das Paar XOR/EQUI und NOT??

Lösung der Aufgabe für NAND/NOR und NOT

Übung aufgabe!

- ① ✓✓
- ② $(A \text{ NAND } B) \text{ NAND } C$ ist genau da wahr, wenn mind. 1 falsch ist ...
 $(A \text{ NOR } B) \text{ NOR } C$ ist genau da wahr, wenn alle 3 falsch sind ✓✓
- ③ $A \text{ NAND } (B \text{ NOR } C)$ ist wahr, wenn A falsch ist oder (B NOR C) falsch ist, also wenn A f or B w or C w
 $(A \text{ NAND } B) \text{ NOR } (A \text{ NAND } C)$ ist nur wahr, wenn beide Klammern falsch sind, also wenn A f ist (\rightarrow beide () wahr)

A	B	C	B NOR C	A NAND (B NOR C)	A NAND B	A NAND C	(A NAND B) NOR (A NAND C)
w	w	w	f	w	f	f	w
w	w	f	f	w	f	w	f
w	f	w	f	w	w	f	f
w	f	f	w	f	w	w	f
f	w	w	f	w	w	w	f
f	w	f	f	w	w	w	f
f	f	w	f	w	w	w	f
f	f	f	w	w	w	w	f

wird demnächst!

④ $A \text{ NAND TRUE} = \text{NOT}(A) \quad !!$
 $A \text{ NOR FALSE} = \text{FALSE NOT}(A) \quad !!$

⑤ $A \text{ NAND FALSE} = \text{TRUE} = \text{NOT}(\text{FALSE})$
 $A \text{ NOR TRUE} = \text{FALSE} = \text{NOT}(\text{TRUE})$

⑥ $A \text{ NAND NOT}(A) = \text{TRUE}$
 $A \text{ NOR NOT}(A) = \text{FALSE}$

⑦ $A \text{ NAND } A = \text{NOT}(A)$
 $A \text{ NOR } A = \text{NOT}(A)$

⑧ $A \text{ NAND } (A \text{ NOR } B) = \text{TRUE}$
 $A \text{ NOR } (A \text{ NAND } B) = \text{FALSE}$

⑨ $\text{NOT}(A \text{ NAND } B) = A \text{ AND } B =$
 $\text{NOT}(\text{NOT}(A) \text{ NOR } \text{NOT}(B)) = \text{NOT}(\text{NOT}(\text{NOT}(A \text{ AND } B))) =$

wird für noch involviert ...

Lösung der Aufgabe für XOR/EQUI und NOT

Überprüfen!

- ① ✓✓
- ② $A \text{ XOR } (B \text{ XOR } C)$ ist wahr, falls $w w w, w f f, f w f, f f w$
 $(A \text{ XOR } B) \text{ XOR } C$ ist wahr, falls $w f f, f w f, w w w, f f w$ ✓✓
- $A \text{ EQUI } (B \text{ EQUI } C)$ ist wahr: $w w w, w f f, f w f, f f w$ ✓✓
 $(A \text{ EQUI } B) \text{ EQUI } C$ ist wahr: $w w w, f f w, w f f, f w f$ ✓✓

③

A	B	C	A XOR B	A XOR C	... EQUI ...	B EQUI C	A XOR (B EQUI C)
w	w	w	f	f	w	w	f
w	w	f	f	w	f	f	w
w	f	w	w	f	f	f	w
w	f	f	w	w	w	w	f
f	w	w	w	w	w	w	w
f	w	f	w	f	f	f	f
f	f	w	f	w	f	f	f
f	f	f	f	f	w	w	w

(A XOR B) EQUI C ≠ (A XOR C) EQUI B !

④ $A \text{ XOR } \text{TRUE} = \text{NOT}(A)$!!
 $A \text{ EQUI } \text{FALSE} = \text{NOT}(A)$!!

⑤ $A \text{ XOR } \text{FALSE} = A$!!
 $A \text{ EQUI } \text{TRUE} = A$!!

⑥ $A \text{ XOR } \text{NOT}(A) = \text{TRUE}$ (✓✓)
 $A \text{ EQUI } \text{NOT}(A) = \text{FALSE}$

⑦ $A \text{ XOR } A = \text{FALSE}$ //
 $A \text{ EQUI } A = \text{TRUE}$ //

⑧ $A \text{ XOR } (A \text{ EQUI } B) = \text{NOT}(B)$!!
 $A \text{ EQUI } (A \text{ XOR } B) = \text{NOT}(B)$

⑨ $\text{NOT}(A \text{ XOR } B) = A \text{ EQUI } B$) ✓✓
 $\text{NOT}(\text{NOT}(A) \text{ EQUI } \text{NOT}(B)) = A \text{ EQUI } B$)

Die de Morgan'schen Gesetze gelten also ebenso für alle Paare !!
 (1) und (2)