

A, B, C, \dots Aussagen (können nur wahr oder falsch sein)
(1 oder 0, \top oder \perp)

$A = \text{"Paris ist die Hauptstadt Frankreich"}$

A

$B = \text{"8 ist eine Primzahl"}$

Disjunktion \vee Konjunktion \wedge und Negation \neg

$A \vee B$

A	B	\vee
0	0	0
0	1	1
1	0	1
1	1	1

$A \wedge B$

A	B	\wedge
0	0	0
0	1	0
1	0	0
1	1	1

A	$\neg A$
0	1
1	0

Weitere Operatoren

\rightarrow Implikation, \leftrightarrow genau dann wenn und \oplus (Xor-Funktion, exclusive or),

$A \rightarrow B$

A	B	\rightarrow
0	0	1
0	1	1
1	0	0
1	1	1

$A \leftrightarrow B$

A	B	\leftrightarrow
0	0	1
0	1	0
1	0	0
1	1	1

$A \oplus B$

A	B	\oplus
0	0	0
0	1	1
1	0	1
1	1	0

Induktive Def.

1. 0 und 1 sind aussagenlogische Formeln.
2. Jede Aussage A ist eine AF.
3. Wenn A und B aussagenlogische Formeln sind, dann sind auch
 $(A \wedge B), (A \vee B), \neg A, (A \rightarrow B), (A \leftrightarrow B)$
aussagenlogische Formeln.

$$F = \neg((A \vee B) \wedge C) \rightarrow A$$

$$A = 0$$

B = 1

$C = 1$

Äquivalenz

Zwei AF F, G heißen äquivalent ($F \equiv G$) falls sie unter allen möglichen Wahrheitsbelegungen denselben Wert annehmen.

$$A \vee \neg A \equiv 1$$

$$A \wedge B \equiv B \wedge A$$

$$A \vee B \equiv B \vee A$$

$$(A \wedge B) \vee C \equiv (A \vee C) \wedge (B \vee C)$$

$$(A \vee B) \wedge C \equiv (A \wedge C) \vee (B \wedge C)$$

$$\neg(A \wedge B) \equiv \neg A \vee \neg B$$

$$\neg(A \vee B) \equiv \neg A \wedge \neg B$$

$$A \rightarrow B \equiv \neg A \vee B$$

$$\begin{aligned} A \leftrightarrow B &\equiv (A \rightarrow B) \wedge (B \rightarrow A) \\ &\equiv (\neg A \vee B) \wedge (\neg B \vee A) \\ &\equiv \dots \\ &\equiv (A \wedge B) \vee (\neg A \wedge \neg B) \end{aligned}$$

Def: Eine AF heißt erfüllbar falls es mindestens eine passende Belegung gibt die die Formel wahr macht.

$$(A \vee \neg B) \wedge (B \vee C)$$

$A=1$
 $B=1$
 $C=0$

Def: Eine AF heißt gültig oder Tautologie falls alle passende Belegungen die die Formel wahr machen.

$$A \vee \neg A \equiv 1$$

$$(A \rightarrow (B \rightarrow A)) \equiv 1$$

Prädikate und Quantoren

P Menge, $x \in P$,

P

$P(x)$

$P(x)$ (x erfüllt die Eigenschaft P)

Grundmenge M

Allquantor: $\forall x, P(x)$

(alle Elemente x in der Grundmenge erfüllen P).

Existenzquantor: $\exists x, P(x)$

(es gibt mindestens ein x in der Grundmenge das P erfüllt).

$$\underline{\neg \forall x, P(x)} \equiv \exists x, \neg P(x)$$

$$\underline{\neg \exists x, P(x)} \equiv \forall x, \neg P(x)$$

$$\neg \forall x \exists y \forall z, P(x, y, z) = \exists x \forall y \exists z \neg P(x, y, z).$$

$$\neg \forall x \exists y \forall z P(x, y, z) \equiv$$

$$\exists x \neg \exists y \forall z P(x, y, z) \equiv$$

$$\exists x \forall y \neg \forall z P(x, y, z) \equiv$$

$$\exists x \forall y \exists z \neg P(x, y, z)$$

→ Es gibt unendlich viele Primzahlen

$P(x)$ x Primzahl

\mathbb{N}

$K(x,y)$ $x < y$

$\forall z \exists y (P(y) \wedge K(z,y))$

$\neg \forall z$

\dots