<u>Logik</u>

Junktorenregeln

Doppel Negation: ¬¬A ⇔ A

Kommulativität : AAB & BAA

AVB & BVA

Associativitat : (ANB) N C AN(BAC)

(AVB) V C AV(BVC)

(AA(BAC)) V (AAC) AA((BAC) VC)

Distributivitàt : An(BVC) (AAB) v (AAC)

Av(BAC) \((AvB) \((AvC)

 $A \wedge ((B \wedge C) \vee (B \wedge D)) \Leftrightarrow (A \wedge (B \wedge C)) \vee (A \wedge (B \wedge D))$

 $A \vee ((B \vee C) \wedge (B \vee D)) \Leftrightarrow (A \vee (B \vee C)) \wedge (A \vee (B \vee D))$

 $(AvB)_{\Lambda}(CvD) \Leftrightarrow (A_{\Lambda}C)_{V}(A_{\Lambda}D)_{V}(B_{\Lambda}C)_{V}(B_{\Lambda}D)$

 $(A_{\Lambda}B)_{V}(C_{\Lambda}D) \Leftrightarrow (A_{V}C)_{\Lambda}(A_{V}D)_{\Lambda}(B_{V}C)_{\Lambda}(B_{V}D)$

 $(A \land \neg B) \lor (\neg B \lor A) \Leftrightarrow (A \lor (\neg B \lor A)) \land (\neg B \lor (\neg B \lor A))$

De Horgan : - (AAB) \ TAVTB

- (AVB) ⇔ - AA-B

(AA¬B) ⇔ ¬(¬AVB)

Kontraposition: A ⇒ B ⇔ ¬ A v B

 $A_r \Leftarrow B_r \Leftrightarrow$

 $A = A \Leftrightarrow B \Leftrightarrow (A \Rightarrow B) \land (B \Rightarrow A)$

⇔ (¬AVB) x (¬BVA)

ldempotenz : A ∧ A ⇔ A

AvA \$\to A

Absorption : An(AvB) & A

Av(AAB) ⇔ A

Tautologie (T): AVA ist immer wahr

Wiederspruch (1): AATA ist immer falsch

Bindung : 1.7, 2. 1, 3. v, 4. ⇒

Quantoren

All - Quantor : Yx - "for alle..."

- Vx - "nicht for alle ..."

Existenz - Quantor : $\exists_{\times} \rightarrow$ "es gibt mindestans ein ..."

¬ ∃x → "es gibt kin..."

Quantorenregeln

Quantoren binden stärker als Junktoren

Vertouschregel: $\exists_X A(x) \iff \neg \forall_X \neg A(x)$

 $(x)A \vdash x \vdash \vdash \Leftrightarrow (x)A \lor XV$

 $\forall_x \in M \land (x) \Leftrightarrow \forall_x (x \in M \land (x))$

 $((x)A H \ni x)_x E \Leftrightarrow (x)A H \ni x E$

(x) $A \vdash M \ni x \forall \Leftrightarrow (x) \land M \ni x \models r : noifagal$

¬Vx & MA(x) ⇔ 3x & M¬A(x)

Junktoren

<u>Implikation</u>

Zeichen	Präðikat	Bezeichnung	Beschreibung	Α	В	A⇒B
7	٦A	Negalion	nicht A	0	٥	1
٨	ANB	Konjunktion	A und B	0	٨	1
٧	BVA	Disjunktion	A oder B	1	0	0
⇒	A⇒B	Implikation	wenn A dann B	1	1	1
⇔	A⇔B	Äquivalenz	A gleich B			

Wahrheitstaffel

2.B. (Pv - Q) A-P

Р	Q	٦Р	٦Q	Pv¬Q	9-1 (Pv ¬Q)
1	1	0	0	1	٥
1	0	O	1	1	0
0	1	1	ß	0	O
0	O	1	1	1	1

Beis piele

P Menge aller Prüfungen und E(x) Prädikat "x ist einfach"

Alle Priviongen sind einfach : $\forall x \in P \in (x)$ Eine Priviong ist einfach : $\exists x \in P \in (x)$

Keine Prüfung ist einfach : $\neg \exists x \in P \ E(x)$ Alle Prüfungen sind nicht einfach: $\forall x \in P \neg E(x)$ $\exists quivalent$

Note in a Profond ist ein fach : $(x) = A \times E$ ($(x) \times A \times E$) $(x) = A \times E$

Note in a Protong ist night einfach : $(\exists_X \in P \neg E(X)) \land (\forall_{X,Y} \in P (\neg E(X) \land \neg E(Y) \Rightarrow_{X=Y}))$

Nicht alle Profunger sind enfach : - Vx EP E(x) } aquivalent

Eine Prülung ist nicht ein fach : $\exists x \in P \neg E(x) \int_{-\infty}^{\infty} Esgibt mind.$ 3 Elemente mit $P(x) : \exists x, y, z \in P(x) \land P(y) \land P(z) \land x \neq y \land x \neq z \land y \neq z$

Es gibt max. 2 Elemente mit $P(x): \forall x, y, z P(x) \land P(y) \land P(z) \Rightarrow (x = y \lor x = z \lor y = z)$

Prädikat

Eine Ausdruck, welcher unbekannte Variablen enthält. Bei Belegung geht der Ausdruck in eine Aussage über. Nach einer Belegung handelt es sich um ein O-stelliges Prädikat.

<u>Aussage</u>

Ein "sprachliches Gebilde", welchem "wahr" oder "falsch" zugeordnet werden kann. Darf keine unbekannten

Variablen aufweisen, falls schon, müssen diese in einem Quantor vorkommen.

2. B. $\forall x \exists y P(x,y) \oslash , \forall x P(x,\underline{y}) \otimes , "\underline{x} \text{ ist ungerade"} \otimes , "es gibt ein x mit <math>P(x)" \oslash (\text{Existenz-Quantor } \exists x)$