

Einführung in die Formale Logik

Vorlesung 20 vom 29.06.23

Prädikatenlogik VIII

Serge Autexier, Christoph Lüth

Universität Bremen

Sommersemester 2023

# Ein Beweis?

10.1

$$\frac{\frac{\frac{[\forall x. A \vee B]_1}{A \vee B [x/x] \equiv A \vee B} \quad \frac{[\exists x]_2}{\forall x. A} \quad \frac{[\exists x]_3}{\forall x. B}}{(\forall x. A) \vee (\forall x. B)} \text{ VI}_L \quad \frac{(\forall x. A) \vee (\forall x. B)}{(\forall x. A) \vee (\forall x. B)} \text{ VI}_R}{(\forall x. A) \vee (\forall x. B)} \text{ VE}_{2,3}}$$
$$\frac{(\forall x. A) \vee (\forall x. B)}{(\forall x. A \vee B)} \rightarrow I_1$$

# Ein mathematischer Beweis

Annahme: $\sqrt{2}$ ist rational	$A$
$\iff \sqrt{2} = \frac{p}{q}$ und $p, q$ teilerfremd	$B_1 \wedge C$
$\iff 2 = \frac{p^2}{q^2}$	$B_2$
$\iff p^2 = 2q^2$ ( $p^2$ gerade)	$B_3$
$\iff p = 2r$ ( $p$ gerade)	$B_4$
$\iff p^2 = 4r^2$	$B_5$
$\iff 2q^2 = 4r^2$	$B_6$
$\iff q^2 = 2r^2$ ( $q^2$ gerade)	$B_7$
$\iff q$ gerade	$B_8$
$\iff p$ und $q$ gerade, also sind $p$ und $q$ nicht teilerfremd Widerspruch $\cancel{\textcolor{red}{F}}$	$\neg C$
Also ist $\sqrt{2}$ irrational	$\perp$
	$\neg A$

# Regeln für das natürliche Schließen

$$\frac{\begin{array}{c} B \\ \vdots \\ A \end{array}}{A \rightarrow B} \rightarrow I$$

$$\frac{A \quad A \rightarrow B}{B} mp$$

$$\frac{\perp}{A} false \qquad \frac{\perp}{A} raa$$

$$\frac{A \quad B}{A \wedge B} \wedge I$$

$$\frac{A \wedge B}{A} \wedge E_L$$

$$\frac{A \wedge B}{B} \wedge E_R$$

$$\frac{\begin{array}{c} [A] \\ \vdots \\ \perp \end{array}}{\neg A} \neg I \qquad \frac{A \quad \perp}{\neg A} \neg E \qquad \frac{A}{A \vee B} \vee I_L \qquad \frac{B}{A \vee B} \vee I_R \qquad \frac{\begin{array}{c} [A] \quad [B] \\ \vdots \quad \vdots \\ A \vee B \quad C \quad C \end{array}}{C} \vee E$$

# Regeln für das natürliche Schließen

$$\frac{\phi}{\forall x. \phi} \forall I \quad (*)$$

$$\frac{\forall x. \phi}{\phi[t/x]} \forall E$$

$$\frac{[\phi] \quad \vdots \quad \phi[t/x] \quad \exists I}{\exists x. \phi \quad \psi \quad \psi} \exists E \quad (*)$$

Eigenvariablenbedingung (\*):  $x$  ist nicht frei in einer offenen Hypothese

Eigenvariablenbedingung (\*):  $x$  ist nicht frei in einer offenen Hypothese (außer natürlich  $\phi$ ) der Ableitung.