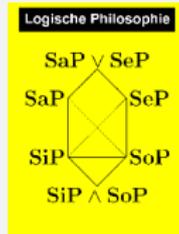


# Sprache der Prädikatenlogik

Dr. Uwe Scheffler

(Technische Universität Dresden)

Oktober 2011



# Sprache und Metasprache

(Objekt-) Sprache ist die Sprache, in der die Sätze einer Theorie formuliert sind.

Metasprache ist die Sprache, in der über eine Sprache gesprochen wird.

„lang“ ist ein kurzes Wort.

Das Wort *lang* hat vier Buchstaben.

*long* ist die englische Übersetzung von „lang“.

*long* bedeutet lang.

Ein Adjektiv ist **heterologisch**, wenn es die Eigenschaft, die es ausdrückt, nicht besitzt.

nicht heterologisch(kurz), weil: „kurz“ ist kurz

heterologisch(lang), weil „lang“ ist nicht lang

heterologisch(heterologisch)?

# Das Alphabet – nichtlogische Zeichen

<b>Zeichen</b>	<b>Metazeichen</b>	<b>Verwendung</b>	<b>Beispiel</b>
$a, b, c, \dots$ $a_1, b_1, c_1, \dots$	$i, j, \dots, i_n \dots$	Individuen- konstanten	Anna, Bodo, der zahme Lö- we
$x, y, z, \dots$ $x_1, y_1, z_1, \dots$	$i, j, \dots, i_n \dots$	Individuen- variablen	Gegenstand, welcher, jener
$P, Q, R, \dots$ $P_1^1, Q_1^1, R_1^1, \dots$	$f, f_n^m, g_n^m, \dots$	Prädikat- konstanten	klug, liebt, gibt, Student

# Das Alphabet – logische Zeichen

<b>Zeichen</b>	<b>Name</b>	<b>vage Übersetzung</b>
$\sim$	Negation	nicht, in-, un-
$\wedge$	Konjunktion	und, sowohl als auch
$\vee$	Adjunktion	oder
$\supset$	Subjunktion	wenn–dann
$\equiv$	Bisubjunktion	genau dann, wenn; dann und nur dann
$\forall$	Allquantor	für alle
$\exists$	Existenzquantor	für einige
$), ($	Klammern	Gruppierung

# Die Formeldefinition – atomare Formeln

1. Wenn  $f^n$  eine n-stellige Prädikatenkonstante ist, und  $i_1, \dots, i_n$  sind Individuenvariablen oder Individuenkonstanten, dann ist  $f^n(i_1, \dots, i_n)$  eine **Prädikatformel** (atomare Formel, einfache Formel).

2. Alleinstehende Prädikatformeln sind **prädikatenlogische Formeln (pIF)**.

$P^2(a, a_1)$     Formel    Anna mag Bodo

$Q^1(x)$         Formel    klug-sein

$Q^2(a_7, y)$     Formel    der goldene Berg ist größer als ...

$P^2(P^1, a_3)$     Keine!

$f^1(x, j)$       Keine!    (drei Fehler)

# Die Formeldefinition – Aussagenlogik

3. Wenn  $A$  pIF ist, ist  $\sim A$  pIF.

$R(x, a), \sim R(x, a), \sim\sim R(x, a), \dots$  – mit Anna verheiratet sein, nicht mit Anna verheiratet sein, nicht nicht mit Anna verheiratet sein, ...

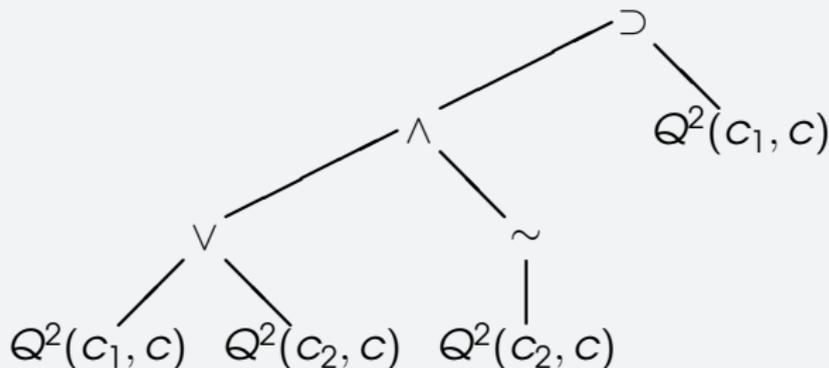
4. Wenn  $A$  und  $B$  pIF sind, sind  $(A \wedge B), (A \vee B), (A \supset B), (A \equiv B)$  pIF.

$((\mathcal{Q}^2(c_1, c) \vee \mathcal{Q}^2(c_2, c)) \wedge \sim \mathcal{Q}^2(c_2, c)) \supset \mathcal{Q}^2(c_1, c)$

Wenn der Gärtner den Hauslehrer ermordet hat oder der Butler den Hauslehrer ermordet hat, und der Butler hat ihn nicht ermordet, dann hat ihn der Gärtner ermordet.

# Zur Erholung – Malen nach Formeln

$$(((Q^2(c_1, c) \vee Q^2(c_2, c)) \wedge \sim Q^2(c_2, c)) \supset Q^2(c_1, c))$$



# Die Formeldefinition – Quantoren

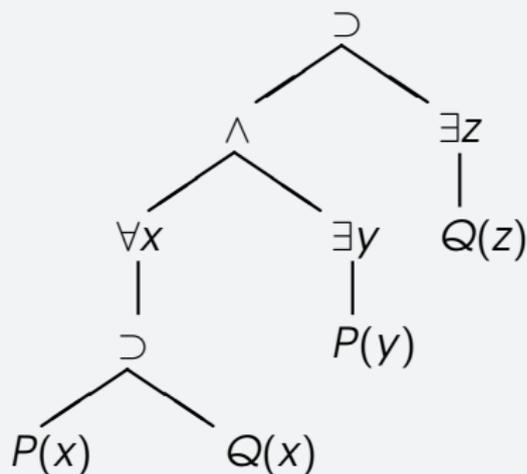
5. Wenn  $A$  eine pF ist und  $i$  eine Individuenvariable, sind  $\forall iA$  und  $\exists iA$  pF.

$$((\forall x(P(x) \supset Q(x)) \wedge \exists yP(y)) \supset \exists zQ(z))$$

Wenn alles so ist, daß wenn es Grieche ist, es auch Mensch ist, und es Griechen gibt, dann gibt es auch Menschen.

# Nochmal: Malen nach Formeln

$$((\forall x(P(x) \supset Q(x)) \wedge \exists yP(y)) \supset \exists zQ(z))$$



# Definitionen

Hauptoperator einer Formel ist der Operator, der bei der Bildung dieser Formel zuletzt angewendet wurde.

Teilformel einer Formel ist jeder Teil der Formel, der selbst Formel ist.

Aussagenlogisch ist eine Formel die keine Quantoren enthält.

$$((\forall x(P(x) \supset Q(x)) \wedge \sim \forall y \sim P(y)) \supset \exists z Q(z))$$

$((\forall x(P(x) \supset Q(x)) \wedge \sim \forall y \sim P(y)) \supset \exists z Q(z))$	$\exists z Q(z)$
$(\forall x(P(x) \supset Q(x)) \wedge \sim \forall y \sim P(y))$	$Q(z)$
$\forall x(P(x) \supset Q(x))$	$\sim \forall y \sim P(y)$
$(P(x) \supset Q(x))$	$\forall y \sim P(y)$
$P(x)$	$\sim P(y)$
$Q(x)$	$P(y)$

# Die Formeldefinition – das Ende

Nichts anderes ist prädikatenlogische Formel.