

# Prädikatenlogik

by

Dr. Günter Kolousek

# Motivation

- ▶ Argument
  - ▶ Alle Menschen sind sterblich.
  - ▶ Sokrates ist ein Mensch.
  - ▶ Also: Sokrates ist sterblich.
- ▶ Intuitiv: deduktiv gültig
- ▶ Aber: mit AL nicht nachzuweisen
  - ▶  $V(p)$  = Alle Menschen sind sterblich.
  - ▶  $V(q)$  = Sokrates ist ein Mensch.
  - ▶  $V(r)$  = Sokrates ist sterblich.
  - ▶  $r$  folgt in AL sicher nicht aus  $p$  und  $q$ !

# Erweiterungen zur Aussagenlogik

- ▶ Eigenschaften zu einem Objekt
  - ▶ z.B., dass Sokrates ein Grieche ist
- ▶ Beziehungen zwischen Objekten beschreiben
  - ▶ z.B., dass Maxi mit Mini verheiratet ist
- ▶ existentielle Aussagen treffen: *es gibt ein  $x$ , so dass...*
  - ▶ z.B., dass es mindestens Griechen, der Sokrates heißt
- ▶ universelle Aussagen treffen: *für jedes  $x$  gilt, dass...*
  - ▶ z.B., dass alle Menschen sterblich sind

# Begriffe

- ▶ einfache Aussagen
  - ▶ Satzgegenstand: Subjekte, Individuen
    - ▶ z.B. Sokrates, Maxi, Mini
    - ▶ Alle betrachteten Gegenstände (Objekte, Individuen) werden in einer Menge zusammengefasst: Individuenbereich
  - ▶ Satzaussage: Prädikate
    - ▶ z.B. sterblich, ist verheiratet mit
- ▶ komplexe Aussagen
  - ▶ Verknüpfung mittels und, oder, nicht
- ▶ quantifizierende Aussagen
  - ▶ Alle...
  - ▶ Es existiert ein..

# Die Syntax der Prädikatenlogik

- ▶ Grundzeichen
- ▶ Terme
- ▶ Formeln
- ▶ Freie und gebundene Variablen

# Syntax - Grundzeichen

- ▶ Individuenkonstanten:  $a, b, c, \dots$  wenn nötig mit Indizes  $a_1, a_2, \dots$
- ▶ Individuenvariablen:  $x, y, z$ , wenn nötig mit Indizes
  - ▶ Achtung: diese haben nichts mit den aussagenlogischen Variablen gemein!
- ▶ Funktionssymbole:  $f, g, \dots$
- ▶ Prädikatssymbole:  $P, Q, R, \dots$ , wenn mit Indizes
- ▶ Jedem Funktionssymbol bzw. Prädikatssymbol ist eine Stelligkeit zugeordnet
- ▶ Junktoren:  $\neg, \wedge, \vee, \rightarrow, \leftrightarrow$
- ▶ Quantorenzeichen:
  - ▶ Allquantor:  $\forall$
  - ▶ Existenzquantor:  $\exists$
- ▶ Hilfszeichen:  $(, )$

# Syntax - Terme

- ▶ Definition eines Terms
  - ▶ Jede Konstante ist ein Term
  - ▶ Jede Variable ist ein Term
  - ▶ Ist  $f$  ein  $n$ -stelliges Funktionssymbol und sind  $t_1, t_2, \dots, t_n$  Terme, dann ist auch  $f(t_1, t_2, \dots, t_n)$  ein Term.
- ▶ Beispiele für Terme, wenn natürliche Zahlen Konstanten sind und Addition ("add") und Multiplikation ("mul") Funktionen sind:
  - ▶ 42
  - ▶  $\text{add}(x, 7)$
  - ▶  $\text{add}(3, \text{mul}(4, 2))$

# Syntax - Formeln

- ▶ Definition einer Formel (Zeichen:  $A, B, C, D, E, F, G$ )
  - ▶ Ist  $P$  ein  $n$ -stelliges Prädikatsymbol und sind  $t_1, t_2, \dots, t_n$  Terme, so ist  $P(t_1, t_2, \dots, t_n)$  eine (atomare) Formel.
  - ▶ Für jede Formel  $F$  ist auch  $\neg F$  eine Formel.
  - ▶ Für alle Formeln  $F$  und  $G$  sind auch  $F \wedge G, F \vee G, F \rightarrow G$  oder  $F \leftrightarrow G$  Formeln.
  - ▶ Ist  $x$  eine Variable und  $F$  eine Formel, so sind auch  $\exists x : F$  und  $\forall x : F$  Formeln.
- ▶ Beispiele für Formeln, wenn "even" ein einstelliges und "equal" ein zweistelliges Prädikat sind:
  - ▶  $\text{even}(42)$
  - ▶  $\text{equal}(42, \text{add}(2, \text{mul}(4, 10)))$
  - ▶  $\forall x : \text{even}(\text{mul}(2, x))$
  - ▶  $\exists x : (\forall y : \text{equal}(\text{add}(x, y), y))$



# Syntax - Freie & gebundene Var.

Jede Gegenstandsvariable  $x$ , die im Bereich eines Quantors  $\forall x :$  oder  $\exists x :$  liegt, heißt *gebundene Variable*, anderenfalls *freie Variable*. Eine Variable kann in einer Formel sowohl frei als auch gebunden vorkommen:

$$\forall x : (\exists y : (P(x, y) \wedge Q(y, z, x)) \rightarrow R(y, x)) \Leftrightarrow S(x, z)$$

Eine Formel, die keine freien Variablen enthält, nennt man *geschlossene Formel*.

# Die Semantik der Prädikatenlogik

- ▶ Allgemeines
- ▶ Beispiel einer Interpretation

# Semantik - Allgemeines

- ▶ Grundzüge ähnlich der AL
- ▶ Anstatt Bewertung gibt es die Interpretation I:
  - ▶ Angabe einer nichtleeren Menge  $D$ , die den Bereich festlegt, auf den sich die Quantoren beziehen.
  - ▶ Zuordnung von Individuenkonstante zu Gegenstand aus  $D$ .
  - ▶ Bedeutung der Prädikatbuchstaben
    - ▶ Jedem einstelligen Prädikat wird eine Eigenschaft zugeordnet, die Individuen aus  $D$  haben können.
    - ▶ Jedes mehrstelliges Prädikat legt eine Beziehung zwischen Individuen aus  $D$  fest.
    - ▶ D.h. Prädikate sind  $n$ -stellige Relationen über dem Individuenbereich  $D$ .
- ▶ Wie bei AL hängt die Wahrheit eines Satzes von PL immer von der Interpretation ab.

# Semantik - Bsp. einer Interpretation

## ► Interpretation I:

- $D$  = Menge der natürlichen Zahlen
- $a : 1$
- $b : 2$
- $c : 3$
- $d : 4$
- $e : 5$
- $P(x)$ ,  $\text{even}(x)$  :  $x$  ist eine gerade Zahl
- $Q(x)$ ,  $\text{odd}(x)$  :  $x$  ist eine ungerade Zahl
- $R(x)$ ,  $\text{prim}(x)$  :  $x$  ist eine Primzahl
- $S(x, y)$ ,  $\text{less}(x, y)$  :  $x$  ist kleiner als  $y$
- $T(x, y)$ ,  $\text{greater}(x, y)$  :  $x$  ist größer als  $y$
- $U(x, y)$ ,  $\text{divisible}(x, y)$  :  $x$  ist teilbar durch  $y$
- $V(x, y, z)$  :  $x$  ist die Summe von  $y$  und  $z$

## ► $\leadsto$ Weitere Formalisierung der Semantik wird weggelassen

# Äquivalenzen und Konsequenzen

## ► Äquivalenzen

►  $\neg \forall x : A \Leftrightarrow \exists x : \neg A$

►  $\forall x : P(x) \Leftrightarrow \neg \exists x : \neg P(x)$

► ‘Alle Menschen haben eine Mutter’  $\Leftrightarrow$  ‘Es gibt keinen Mensch, der keine Mutter hat’.

►  $\neg \exists x : A \Leftrightarrow \forall x : \neg A$

►  $\forall x : A \wedge \forall x : B \Leftrightarrow \forall x : (A \wedge B)$

►  $\exists x : A \vee \exists x : B \Leftrightarrow \exists x : (A \vee B)$

►  $\forall x : (\forall y : A) \Leftrightarrow \forall y : (\forall x : A)$

►  $\exists x : (\exists y : A) \Leftrightarrow \exists y : (\exists x : A)$

## ► Konsequenzen

►  $\forall x : A \vee \forall x : B \Rightarrow \forall x : (A \vee B)$

►  $\exists x : (A \wedge B) \Rightarrow \exists x : A \wedge \exists x : B$

►  $\exists x : (\forall y : A) \Rightarrow \forall y : (\exists x : A)$

Analog zu den aussagenlogischen Schlüssen lassen sich auch prädikatenlogischen Schlussregeln finden, wie z.B.:

- ▶  $A \wedge \forall x : (A \rightarrow B) \Rightarrow B$
- ▶  $\forall x : A \wedge (\exists x : A \rightarrow B) \Rightarrow \exists x : B$

# Übergang zur PL höherer Stufe

- ▶ Prädikatenlogik erster Stufe
  - ▶ Die Individuenvariable generalisiert über Individuen
  - ▶ Für Prädikate gibt es keine Variable!
- ▶ Prädikatenlogik höherer Stufe
  - ▶ Auch über Prädikate wird generalisiert
    - ▶ Für alle Eigenschaften gilt,...
    - ▶ Es gibt ein Prädikat...