

Definition 2.8 (Terme)

Gegeben sei eine Menge von Variablen, eine Menge von Objektkonstanten und eine Menge von Funktionskonstanten. Als *Terme* bezeichnet man genau jene Zeichenketten, die sich mit den folgenden Regeln bilden lassen:

- (1) Jede Variable ist ein Term.
- (2) Jede Objektkonstante ist ein Term.
- (3) Wenn f eine Funktionskonstante ist und t_1, \dots, t_n Terme sind, dann ist auch $f(t_1, \dots, t_n)$ ein Term.

Im Folgenden seien $*, /, +, -$ Funktion konstante, $1, 2, 3, \dots$ Objektkonstante, und x, y, z Variable.

Somit sind alle diese Zeichenketten Terme:

$$1, 2, 3, \dots, x, y, z, * (1, x), + (2, * (1, x)), / (+ (1, 2), * (x, 1))$$

Diese Funktionskonstanten wird Prädiktoren konstante genannt.

Definition 2.10 (Stelligkeit)

Die Anzahl der Terme, auf die eine Funktions- oder Prädikatenkonstante angewandt werden kann, wird *Stelligkeit* dieser Funktions- oder Prädikatenkonstante genannt.

Notation: FK_1, FK_2, FK_3 bezeichne 1, 2, 3-stellige Funktion konstante, analog dazu PK_1, PK_2, PK_3 1, 2, 3-stellige Prädikaten konstante.

ZB: $*$, $+$, $/$ sind FK_2 ,
 f^2 sind FK_1 ,
 $f(\dots)$ ist FK_3

Definition 2.9 (Atomare Aussagen)

Gegeben sei eine Menge von Prädikatenkonstanten. Als *atomare Aussagen* bezeichnet man Zeichenketten, die von der Form

$$P(t_1, \dots, t_n)$$

sind, wobei P eine Prädikatenkonstante ist und t_1, \dots, t_n Terme sind. Eine atomare Aussage ist entweder wahr oder falsch; wenn zumindest einer der Terme t_1, \dots, t_n Variablen enthält, hängt der Wahrheitswert der atomaren Aussage von der Variablenebelegung ab.

Es gilt nun bisher durch Induktion zusammengestellte Aussagen, sowie noch weitere (siehe später).

Im Folgenden seien prim, gerade, \leq, \leq Prädikatenkonstante. Atomare Aussagen sind: $prim(z)$, $prim(8)$, $\leq(x, z)$, $\leq(z, +(x, 4))$, $prim(+(*(\leq, z), 4))$, ...

ZB: $prim, \text{gerade}, \dots$ sind PK_1
 $\leq, <$ sind PK_2
 $\rightarrow \text{GOT}$ sind PK_3

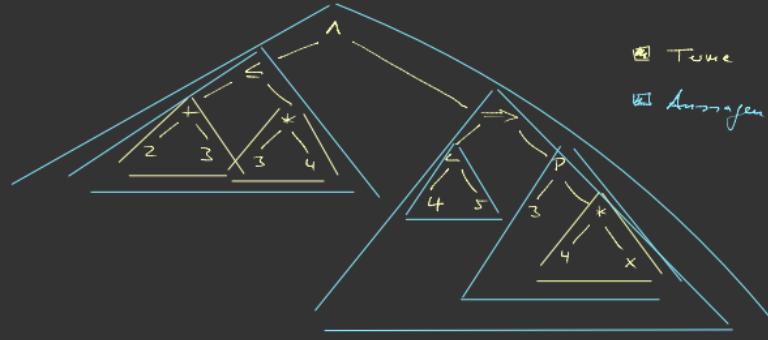
Somit ist es jetzt möglich, eine Syntaxanalyse auf Zeichenketten des Prädikatenlogik durchzuführen.

ZB: $*(/(2, x), +(3, *(x, 4)))$ ist ein Term



Sei nun P eine zweistellige PK

$$\begin{array}{l} PK_2 \quad PK_2 \text{ OK} \quad PK_2 \text{ OK} \\ \leq (+(z,3), +(3,4)) \wedge (\leq (4,5) \Rightarrow P(3,*(4,\leq))) \end{array}$$



Syntaktisch passt etwa wäre:

$$z \leq (\underbrace{z \leq 4}_{\text{at Anm.}})$$

$$f(z, 3, \underbrace{z \leq 3}_{\text{at Anm.}})$$

Bisher waren alle Variablen frei. Der Wahrheitswert

von Aussagen bzw. der Wert von Tomen mit freien Variablen kann erst nach Variablenbelegung bestimmt werden.

$$z \models x \leq 3 ??, \quad x + (5 * y) ??$$

wir wechseln nun wieder zur vertrauten Infra-

$$\text{Notation: } *(z,3) \rightsquigarrow z+3$$

Weiter lassen wir möglichst viele Klammern weg mit der Konvention, Zeichen lachen wenn es syntaktisch korrekt zu lesen.

$$\begin{aligned} z \models (z+3) \leq (3+4) &\rightsquigarrow z+3 \leq 3+4 \\ (z+3 \leq 3+4 \wedge 3 \leq x) &\Rightarrow y \leq 5 \end{aligned}$$

Definition 2.11 (Allaussagen, Existenzaussagen)

Sei $A_{[x]}$ ein Aussage mit freier Variable x . Dann nennt man die Zeichenkette

$$(\forall x A_{[x]})$$

eine *Allaussage*, und die Zeichenkette

$$(\exists x A_{[x]})$$

eine *Existenzaussage*. Die Symbole \forall (für alle) und \exists (es existiert ein) werden als *Allquantor* bzw. *Existenzquantor* bezeichnet. Die Variable x wird in $A_{[x]}$ durch die Quantoren gebunden, und ist im Quantorausdruck nicht mehr frei.

$$\begin{array}{c} \text{zB: } \frac{\begin{array}{c} \forall x \frac{x \leq z \wedge}{x \text{ frei}} \\ \exists x \frac{x \leq z}{x, z \text{ frei}} \end{array}}{x \text{ gebunden}} , \quad \frac{\begin{array}{c} \forall x \exists y \frac{x \leq y}{x, y \text{ frei}} \\ \exists y \frac{x \leq y}{y \text{ gebunden}, x \text{ frei}} \end{array}}{y, z \text{ gebunden}} \end{array}$$

Definition 2.12 (Semantik von All- und Existenzaussagen)

Sei $A_{[x]}$ eine Aussage mit x als einzige freie Variable. Dann ist die Allaussage

$$(\forall x A_{[x]})$$

genau dann wahr, wenn die Aussage $A_{[x]}$ für alle möglichen Belegungen der Variablen x wahr ist. Die Existenzaussage

$$(\exists x A_{[x]})$$

ist genau dann wahr, wenn es zumindest eine Belegung der Variablen x gibt, die die Aussage $A_{[x]}$ wahr macht.

$\mathcal{M} = \mathbb{N}$

	x	$x \leq 3$	$\forall x x \leq 3$	$\exists x x \leq 3$
1	w			
2	w			
3	w			
4	f			
5	f			
6	f			

+ $\left. \begin{array}{l} \\ \end{array} \right\} f \quad \left. \begin{array}{l} \\ \end{array} \right\} w$

Modellieren mit Prädikatenlogik

$\mathcal{U} = \mathbb{N}$

$$\exists x \exists y x \leq y \quad x \leftarrow 1 \quad y \leftarrow 2$$

$\rightsquigarrow 1 \leq 2 \checkmark, \text{ also wahr}$

$$\exists x \forall y x \leq y \quad x \leftarrow 1$$

$\rightsquigarrow \forall y 1 \leq y \checkmark, \text{ also wahr}$

$$\forall x \exists y x \leq y \quad x \leftarrow x^* \quad \begin{array}{l} \text{"sei } x^* \text{ gebigt} \\ \text{aber fix"} \end{array}$$

$$\rightsquigarrow \exists y x^* \leq y \quad x^* \leq x^* \checkmark, \text{ also wahr} \quad y \leftarrow x^*$$

$$\forall x \forall y x \leq y \quad x \leftarrow 4 \quad y \leftarrow 3$$

$\rightsquigarrow x \leq y \quad 4 \leq 3 \quad f, \text{ also falsch}$