

Zusammenfassung: Logik für die Informatik

Rico Klimpel

January 29, 2020

Contents

I Aussagenlogik

II Prädikatenlogik

1 S-Signatur

2 S-Struktur

Informationen

- Zusammenfassung der Vorlesung Logik für die Informatik an der CAU Kiel aus dem Wintersemester 2019/2020, gehalten von Prof. Dr. Thomas Wilke. Ein Versuch die wichtigsten Aussagen ohne enorm lange Formalitäten drum herum knapp zu Papier zu bringen. Kein Anspruch auf Vollständigkeit. Geschrieben in \LaTeX .
- 1
 - 2
 - 2

2 Part I

Aussagenlogik

Hier kommt alles zur Aussagenlogik rein.

Ja

Stimmt

Schon ganz viel hier!

Part II

Prädikatenlogik

1 S-Signatur

Eine Signatur \mathcal{S} besteht aus einer Menge S von Symbolen und einer Funktion $\Sigma: S \rightarrow \mathbf{N} \cup \mathbf{N} \times \{1\}$.

Die Elemente von S werden Symbole genannt und wie folgt eingeteilt:

- Ein Symbol f mit $\Sigma(f) = \langle n, 1 \rangle$ für $n > 0$ ist ein Funktionssymbol.
Menge dieser Symbole: \mathcal{F}_Σ oder einfach \mathcal{F} .
- Ein Symbol R mit $\Sigma(R) = n$ für $n > 0$ ist ein Relationssymbol.
Menge dieser Symbole: \mathcal{R}_Σ oder \mathcal{R} .
- Ein Symbol c mit $\Sigma(c) = \langle 0, 1 \rangle$ ist ein Symbol für eine Konstante.
Menge dieser Symbole: \mathcal{C}_Σ oder \mathcal{C} .
- Symbol b mit $\Sigma(b) = 0$ ist ein Symbol für einen booleschen Wert.
Menge dieser Symbole: \mathcal{B}_Σ oder einfach \mathcal{B} .

Im allgemeinen werden Signaturen mit $\mathcal{B} \neq \emptyset$ ignoriert (Signaturen ohne boolesche Werte).

Beispiele:

$$S = \{\text{zero}, \text{one}, \text{add}, \text{mult}\}$$

$$\Sigma = \{\text{zero} \mapsto \langle 0, 1 \rangle, \text{one} \mapsto \langle 0, 1 \rangle, \text{add} \mapsto \langle 2, 1 \rangle, \text{mult} \mapsto \langle 2, 1 \rangle\}$$

Vereinfacht aufgeschrieben:

$$\mathcal{S} = \{\text{zero}, \text{one}, \text{add}/2, \text{mult}/2\}$$

2 S-Struktur

Sei \mathcal{S} eine Signatur. Eine \mathcal{S} -Struktur \mathcal{A} besteht aus:

- Universum A mit $A \neq \emptyset$
- Für jedes Symbol eine Konstanten $c \in \mathcal{S}$ eine Interpretation $c^{\mathcal{A}} \in A$ von c .
- Für jedes Funktionssymbol $f/n \in \mathcal{S}$ eine Interpretation $f^{\mathcal{A}}: A^n \rightarrow A$
- Für jedes Relationssymbol $R/n \in \mathcal{S}$ eine Interpretation $R^{\mathcal{A}} \subseteq A^n$

Hier ein Beispiel das ungefähr zu der Signatur oben passt:

$$A = \{0, 1, 2, 3\}$$

$$\text{zero}^{\mathcal{A}} = 3$$

$$\text{one}^{\mathcal{A}} = 2$$

$$\text{add}^{\mathcal{A}}(a, b) = 0 \quad \text{for } a, b \in A$$

$$\text{mult}^{\mathcal{A}}(a, b) = a + b \text{ rest } 4 \quad \text{for } a, b \in A$$

$$\text{Lt}^{\mathcal{N}} = \{\langle a, a \rangle : a \in A\}$$