

Abgabe am 21. April 2015 am Anfang der Vorlesung.

Aufgabe 1 (Eindeutige Lesbarkeit von Ausdrücken) (4 Punkte)

Sei S eine Symbolmenge. Zeigen Sie: Sind ϕ und ϕ' S -Ausdrücke, so ist ϕ kein echtes Anfangsstück von ϕ' .

Daraus kann man folgern, dass Ausdrücke auf eine eindeutige Weise lesbar sind.

Aufgabe 2 (Ableitungen von Ausdrücken) (4 Punkte)

Wir arbeiten in der Sprache über der Symbolmenge $S = \{f, g, h, a, b, c, R\}$, wobei a, b, c Konstantensymbole, f ein 2-stelliges, g ein 1-stelliges, h ein 3-stelliges Funktionssymbol und R ein 3-stelliges Relationssymbol bezeichnen.

Überprüfen Sie, ob die folgenden Zeichenketten Ausdrücke sind. Falls ja, geben Sie die Ableitung im Ausdruckskalkül an; falls nein, beweisen Sie (mittels Induktion über die Formelkomplexität), dass die Zeichenkette kein Ausdruck ist.

1. $\forall v_0 \exists v_1 (f(v_0, g(v_1)) = f(v_0, f(v_1, a)) \rightarrow \exists v_1 f(v_0, f(v_1, a)) = v_2)$
2. $R(f(v_0, v_1), g(v_1), v_3)$
3. $\forall v_0 \forall v_1 \exists v_1 f(v_0, v_1) = v_3 \vee \exists v_3 (\neg v_0 = v_3)$
4. $\forall v_0 \forall v_1 (\exists v_1 f(v_0, v_1) = v_3 \vee \exists v_3 \neg v_0 = v_3)$

Aufgabe 3 (Quantorenfreie Ausdrücke) (4 Punkte)

Wir arbeiten mit der Symbolmenge $S = \emptyset$ und betrachten S -Ausdrücke, wo die Zeichen \forall und \exists nicht vorkommen, d.h. quantorenfreie S -Ausdrücke. Für ein Wort $w = z_1 \dots z_n \in \mathcal{A}_S^*$ sei $j(w)$ die Anzahl der $i \in \{1, \dots, n\}$ mit $z_i \in \{\wedge, \vee, \rightarrow, \leftrightarrow\}$ (die Anzahl der 2-stelligen Junktoren) und $p(w)$ sei die Anzahl der $i \in \{1, \dots, n\}$ mit $z_i \in \{v_0, v_1, \dots\}$ (die Anzahl der Variablen).

1. Definieren Sie die Funktionen $j(w)$ und $p(w)$ mittels Induktion über den Formelaufbau.
2. Beweisen Sie mittels Induktion über die Formelkomplexität:

$$\text{ist } w \text{ ein } S\text{-Ausdruck, so gilt } p(w) = 2(j(w) + 1).$$

Gilt die Umkehrung dieses Satzes, d.h. folgt aus $p(w) = 2(j(w) + 1)$ für ein quantorenfreies Wort w , dass w ein S -Ausdruck ist?

Aufgabe 4 (Direktes Produkt) (4 Punkte)

Für S -Strukturen $\mathcal{A} = (A, \mathbf{a})$ und $\mathcal{B} = (B, \mathbf{b})$ sei $\mathcal{A} \times \mathcal{B}$, das direkte Produkt von \mathcal{A} und \mathcal{B} , die S -Struktur mit Träger

$$A \times B := \{(a, b) \mid | a \in A, b \in B\},$$

die durch die folgenden Festlegungen gegeben ist: für n -stelliges Relationssymbol R aus S und $(a_1, b_1), \dots, (a_n, b_n) \in A \times B$ gelte

$$R^{\mathcal{A} \times \mathcal{B}}((a_1, b_1), \dots, (a_n, b_n)) \text{ gdw. } R^{\mathcal{A}}(a_1, \dots, a_n) \text{ und } R^{\mathcal{B}}(b_1, \dots, b_n),$$

für n -stelliges Funktionssymbol f aus S und $(a_1, b_1), \dots, (a_n, b_n) \in A \times B$ sei

$$f^{\mathcal{A} \times \mathcal{B}}((a_1, b_1), \dots, (a_n, b_n)) := (f^{\mathcal{A}}(a_1, \dots, a_n), f^{\mathcal{B}}(b_1, \dots, b_n)),$$

für $c \in S$ Konstante sei

$$c^{\mathcal{A} \times \mathcal{B}} := (c^{\mathcal{A}}, c^{\mathcal{B}}).$$

Sei $S_{\text{Gr}} = \{\circ, e\}$ die Symbolmenge der Gruppen. Wir nennen eine S_{Gr} -Struktur \mathcal{A} eine Gruppe, falls

- $\mathcal{A} \models \forall v_0 \forall v_1 \forall v_2 \ v_0 \circ (v_1 \circ v_2) = (v_0 \circ v_1) \circ v_2$
- $\mathcal{A} \models \forall v_0 \ (e \circ v_0 = v_0 \wedge v_0 \circ e = v_0)$
- $\mathcal{A} \models \forall v_0 \exists v_1 \ (v_0 \circ v_1 = e \wedge v_1 \circ v_0 = e)$

Dabei benutzen wir die übliche Schreibweise der Operation \circ als $v_0 \circ v_1$ statt $\circ(v_0, v_1)$. Man zeige: Sind S_{Gr} -Strukturen \mathcal{A} und \mathcal{B} Gruppen, so ist auch $\mathcal{A} \times \mathcal{B}$ eine Gruppe.