

## Einführung in die mathematische Logik

### Arbeitsblatt 10

#### Übungsaufgaben

AUFGABE 10.1. Ersetze in den folgenden aussagenlogischen Tautologien

$p_1$  durch  $\beta_1 := \exists xRxy$ ,  $p_2$  durch  $\beta_2 := \forall u(fu = c \rightarrow Pc)$ ,  $p_3$  durch  
 $\beta_3 := \exists y\forall xgxz = y$ ,  $p_4$  durch  $\beta_4 := Rcu \rightarrow c = u$ .

- (1)  $p_1 \wedge p_2 \rightarrow p_1$ ,
- (2)  $(p_1 \wedge p_4 \rightarrow \neg p_2) \wedge (p_1 \wedge p_4 \rightarrow (p_2 \rightarrow p_1)) \rightarrow (p_1 \wedge p_4 \rightarrow \neg p_2 \wedge (p_2 \rightarrow p_1))$ ,
- (3)  $p_3 \wedge \neg p_3 \rightarrow p_4$ ,
- (4)  $(p_1 \wedge p_4 \rightarrow p_3) \wedge (\neg(p_1 \wedge p_4) \rightarrow p_3) \rightarrow p_3$ .

AUFGABE 10.2. Unterscheide zwischen den verschiedenen Bedeutungen von Gleichheit.

- (1) Gleichheit von Elementen in einer Menge.
- (2) Gleichheit von Zeichenketten.
- (3) Das Gleichheitssymbol in einer erststufigen Sprache.

AUFGABE 10.3. Es sei  $S$  ein Symbolalphabet einer Sprache erster Stufe. Es seien  $S$ -Terme  $s, t$  mit

$$\vdash s = t$$

gegeben. Zeige, dass es sich bei  $s$  und  $t$  um eine identische Zeichenreihe handelt.

AUFGABE 10.4. Es sei  $S$  ein Symbolalphabet und  $t_1, \dots, t_n$  seien  $S$ -Terme. Zeige die Ableitbarkeit

$$\vdash t_1 = t_2 \wedge t_2 = t_3 \wedge \dots \wedge t_{n-1} = t_n \rightarrow t_1 = t_n.$$

AUFGABE 10.5.\*

Es seien  $s_1, \dots, s_n, t_1, \dots, t_n$  Terme und  $f$  ein  $n$ -stelliges Funktionssymbol. Zeige, dass die Ableitbarkeit

$$\vdash s_1 = t_1 \wedge \dots \wedge s_n = t_n \rightarrow fs_1 \dots s_n = ft_1 \dots t_n$$

gilt.

AUFGABE 10.6. Zeige direkt (ohne die Verwendung der Ableitungsbeziehung), dass die folgenden Ausdrücke allgemeingültig sind (dabei seien

$$r, s, t, s_1, \dots, s_n, t_1, \dots, t_n$$

Terme,  $f$  ein  $n$ -stelliges Funktionssymbol und  $R$  ein  $n$ -stelliges Relationssymbol).

(1)

$$\models s = t \rightarrow t = s.$$

(2)

$$\models r = s \wedge s = t \rightarrow r = t.$$

(3)

$$\models s_1 = t_1 \wedge \dots \wedge s_n = t_n \rightarrow fs_1 \dots s_n = ft_1 \dots t_n.$$

(4)

$$\models s_1 = t_1 \wedge \dots \wedge s_n = t_n \wedge Rs_1 \dots s_n \rightarrow Rt_1 \dots t_n.$$

AUFGABE 10.7.\*

Es seien  $x_1, \dots, x_n$  Variablen,  $s_1, \dots, s_n, t_1, \dots, t_n$  Terme und  $\alpha$  ein Ausdruck in einer prädikatenlogischen Sprache  $L^S$ . Zeige, dass

$$s_1 = t_1 \wedge \dots \wedge s_n = t_n \rightarrow \left( \alpha \frac{s_1, \dots, s_n}{x_1, \dots, x_n} \rightarrow \alpha \frac{t_1, \dots, t_n}{x_1, \dots, x_n} \right)$$

allgemeingültig ist.

AUFGABE 10.8. Es seien  $r_1, r_2, s, t$  Terme einer prädikatenlogischen Sprache  $L^S$  und sei  $x$  eine Variable. Zeige durch ein Beispiel, dass

$$s = t \rightarrow r_1 \frac{s}{x} = r_2 \frac{t}{x}$$

nicht ableitbar sein muss.<sup>1</sup>

AUFGABE 10.9.\*

Zeige durch ein Beispiel, dass für Terme  $r_1, r_2, s$  und eine Variable  $x$  einer prädikatenlogischen Sprache  $L^S$  der Ausdruck

$$r_1 = r_2 \rightarrow r_1 \frac{s}{x} = r_2 \frac{s}{x}$$

nicht ableitbar sein muss.

AUFGABE 10.10. Gehört in einem Ausdruck der Form  $(x = y) \frac{t}{x}$  die Symbolfolge  $\frac{t}{x}$  zur prädikatenlogischen Sprache? Gehört  $(x = y) \frac{t}{x}$  dazu?

## Aufgaben zum Abgeben

<sup>1</sup>Die Nicht-Ableitbarkeit wird durch die Angabe eines Modells gezeigt; dies verwendet die Korrektheit des Ableitungskalküls, den wir noch nicht vollständig behandelt haben.

AUFGABE 10.11. (2 Punkte)

Es seien  $c, d$  Konstanten, es sei  $f$  ein zweistelliges Funktionssymbol und es  $R$  ein dreistelliges Relationssymbol. Man erläutere, wie man die prädikatenlogische Tautologie

$$(Rxcfyd \vee z = x) \wedge \neg(Rxcfyd \vee z = x) \rightarrow (\exists x fxc = d)$$

aus einer aussagenlogischen Tautologie im Sinne von Lemma 10.2 erhält.

AUFGABE 10.12. (4 Punkte)

Es seien  $r, s_1, \dots, s_n, t_1, \dots, t_n$  Terme einer prädikatenlogischen Sprache  $L^S$  und seien  $x_1, \dots, x_n$  verschiedene Variablen. Zeige durch Induktion über den Aufbau des Termes  $r$  die Ableitbarkeit

$$\vdash s_1 = t_1 \wedge \dots \wedge s_n = t_n \rightarrow \left( r \frac{s_1, \dots, s_n}{x_1, \dots, x_n} = r \frac{t_1, \dots, t_n}{x_1, \dots, x_n} \right).$$

AUFGABE 10.13. (4 Punkte)

Es seien  $s_1, \dots, s_n, t_1, \dots, t_n$  Terme einer prädikatenlogischen Sprache  $L^S$  und seien  $x_1, \dots, x_n$  verschiedene Variablen.

- (1) Es sei  $R$  ein  $k$ -stelliges Relationssymbol und  $r_1, \dots, r_k$  seien Terme. Zeige die Ableitbarkeit

$$\vdash s_1 = t_1 \wedge \dots \wedge s_n = t_n \rightarrow \left( (Rr_1 \dots r_k) \frac{s_1, \dots, s_n}{x_1, \dots, x_n} \rightarrow (Rr_1 \dots r_k) \frac{t_1, \dots, t_n}{x_1, \dots, x_n} \right).$$

- (2) Es seien  $r_1$  und  $r_2$  Terme. Zeige die Ableitbarkeit

$$\vdash s_1 = t_1 \wedge \dots \wedge s_n = t_n \rightarrow \left( r_1 \frac{s_1, \dots, s_n}{x_1, \dots, x_n} = r_2 \frac{s_1, \dots, s_n}{x_1, \dots, x_n} \rightarrow r_1 \frac{t_1, \dots, t_n}{x_1, \dots, x_n} = r_2 \frac{t_1, \dots, t_n}{x_1, \dots, x_n} \right).$$

Tipp: Verwende Aufgabe 10.12

AUFGABE 10.14. (4 Punkte)

Es sei  $S$  ein Symbolalphabet,  $s_1, \dots, s_n, t_1, \dots, t_n$  seien  $S$ -Terme,  $x_1, \dots, x_n$  verschiedene Variablen und  $\alpha$  sei ein  $S$ -Ausdruck. Zeige die Allgemeingültigkeit

$$\models s_1 = t_1 \wedge \dots \wedge s_n = t_n \rightarrow \left( \alpha \frac{s_1, \dots, s_n}{x_1, \dots, x_n} \rightarrow \alpha \frac{t_1, \dots, t_n}{x_1, \dots, x_n} \right).$$

AUFGABE 10.15. (4 Punkte)

Zeige durch ein Beispiel, dass bei einem ableitbaren Ausdruck der Form

$$\vdash s = t \rightarrow \left( (\exists z \beta) \frac{s}{x} \rightarrow (\exists z \beta) \frac{t}{x} \right)$$

die durch die Existenzquantoren gebundenen Variablen (nach der durchgeführten Substitution) nicht übereinstimmen müssen.

### Die Aufgabe zum Aufgeben

Lösungen zu der folgenden Aufgabe direkt an den Dozenten. Bis Ende Mai.  
AUFGABE 10.16. Wir betrachten eine Variante des Ableitungskalkül (geschrieben  $\vdash_V$ ) der Aussagenlogik, bei dem die Grundtautologien aus Axiom 3.8 unverändert übernommen werden, bei der aber der Modus ponens durch die Schlussregel

Wenn  $\vdash_V \alpha \wedge (\alpha \rightarrow \beta)$ , dann ist  $\vdash_V \beta$   
ersetzt wird. Stimmen  $\vdash, \vdash_V$  überein?

## Abbildungsverzeichnis

- Erläuterung: Die in diesem Text verwendeten Bilder stammen aus Commons (also von <http://commons.wikimedia.org>) und haben eine Lizenz, die die Verwendung hier erlaubt. Die Bilder werden mit ihren Dateinamen auf Commons angeführt zusammen mit ihrem Autor bzw. Hochlader und der Lizenz. 5
- Lizenzklärung: Diese Seite wurde von Holger Brenner alias Bocardodarapti auf der deutschsprachigen Wikiversity erstellt und unter die Lizenz CC-by-sa 3.0 gestellt. 5