

### § 3 Quantoreliminierung

Wenn nicht anders erwähnt ist  $\mathcal{L}$  wieder eine beliebige Sprache.

#### § 3.1 Formeln und Quantoren

Def 3.1:

• Atomare Formeln und ihre Negation sind Basis-Formeln.

Jede quantorenfrei Formel ist eine Boolesche Kombination von Basis-Formeln, d.h. sie können aus Basis-Formeln durch iteratives Anwenden von  $\neg$  oder  $\wedge$  erzeugt werden.

Konvention: Wir schreiben iterierte Konjunktion oder Disjunktion von Formeln  $\pi_i$  als  $\bigwedge_{i \in m} \pi_i$  oder  $\bigvee_{i \in m} \pi_i$ .

Wir setzen

$$\bigwedge_{i \in \emptyset} \pi_i = T \quad \text{"wahre Formel"} \quad \text{und}$$

$$\bigvee_{i \in \emptyset} \pi_i = \perp \quad \text{"falsche Formel"}$$

Def. 3.2: Eine Formel ist in Negations-Normalform falls sie aus Basis-Formeln durch Anwenden von  $\neg, \vee, \exists, \forall$  entsteht.

Lemma 3.3: Jede Formel ist äquivalent zu einer Formel in Negations-Normalform

Def. 3.4: Eine Formel in Negations-Normalform heißt existenzielle Formel (oder Existenzformel), falls sie keine Allquantoren enthält. Sie heißt universell (oder Allformel), wenn sie keine Existenzquantoren enthält.

Lemma 3.5: Sei  $h: A \rightarrow B$  eine Einbettung. Dann gilt für alle existenziellen Formeln  $\varphi(x_1, \dots, x_n)$  und  $a_1, \dots, a_n \in A$ :

$$A \models \varphi[a_1, \dots, a_n] \Rightarrow B \models \varphi[h(a_1), \dots, h(a_n)]$$

Für alle universellen  $\varphi(x_1, \dots, x_n)$  gilt:

$$B \models \varphi[h(a_1), \dots, h(a_n)] \Rightarrow A \models \varphi[a_1, \dots, a_n].$$

## § 3.2 Erhaltungssätze

Def. 3.6: Seien  $T_1$  und  $T_2$   $\mathcal{L}$ -Theorien und  $\varphi$  eine  $\mathcal{L}$ -Aussage.  
Wir sagen  $\varphi$  trennt  $T_1$  von  $T_2$ , falls  $T_1 \vdash \varphi$  und  $T_2 \vdash \neg \varphi$ .

Lemma 3.7: Seien  $T_1$  und  $T_2$  Theorien und  $\mathcal{H}$  eine Menge von Aussagen, die abgeschlossen unter  $\wedge$  und  $\vee$  ist und die  $\perp$  und  $\top$  enthält. Dann sind äquivalent:

1. Es gibt eine Aussage  $\varphi \in \mathcal{H}$ , die  $T_1$  von  $T_2$  trennt.
2. Alle Modelle  $\mathcal{A}_1$  von  $T_1$  können von allen Modellen  $\mathcal{A}_2$  von  $T_2$  durch eine Aussage  $\varphi \in \mathcal{H}$  getrennt werden, d.h.  $\mathcal{A}_1 \models \varphi$  und  $\mathcal{A}_2 \models \neg \varphi$ .

Def 3.8: Seien  $\mathcal{A}$  und  $\mathcal{B}$   $\mathcal{L}$ -Strukturen und  $f: \mathcal{A} \rightarrow \mathcal{B}$  eine Abbildung, die alle Formeln aus einer Menge  $\Delta$  enthält, dann schreiben wir  $f: \mathcal{A} \rightarrow_{\Delta} \mathcal{B}$ .

Wir schreiben  $\mathcal{A} \Rightarrow_{\Delta} \mathcal{B}$ , falls alle Aussagen aus  $\Delta$ , welche in  $\mathcal{A}$  wahr sind, auch in  $\mathcal{B}$  wahr sind.

LEM 3.9: Seien  $T$  eine  $\mathcal{L}$ -Theorie,  $\mathcal{A}$  eine  $\mathcal{L}$ -Struktur und  $\Delta$  eine Menge von  $\mathcal{L}$ -Formeln, welche abgeschlossen unter Existenz-Quantoren, Konjunktion und Variablen-Umbenennung ist. Dann sind äquivalent:

1. Alle Aussagen  $\varphi \in \Delta$ , welche in  $\mathcal{A}$  gelten sind konsistent mit  $T$ .
2. Es gibt ein Modell  $\mathcal{B} \neq T$  und eine Abbildung  $f: \mathcal{A} \rightarrow_{\Delta} \mathcal{B}$ .

Kor 3.10:  $\mathcal{A} \Rightarrow_{\Delta} \mathcal{B}$  gilt genau dann wenn es eine Abbildung  $f$  und eine Struktur  $\mathcal{B}' \equiv \mathcal{B}$  gibt, sodass  $f: \mathcal{A} \rightarrow_{\Delta} \mathcal{B}'$ .

Satz 3.11: Seien  $T_1$  und  $T_2$  Theorien. Die folgenden Aussagen sind äquivalent:

1. Es gibt eine universelle Aussage, die  $T_1$  von  $T_2$  trennt.
2. Kein Modell von  $T_2$  ist Unterstruktur eines Modells von  $T_1$ .

Def 3.12: Sei  $T$  eine  $\mathcal{L}$ -Theorie.

- Zwei  $\mathcal{L}$ -Formeln  $\varphi(\bar{x})$  und  $\psi(\bar{x})$  sind äquivalent modulo  $T$  (oder relativ zu  $T$ ), falls

$$T \vdash \forall \bar{x} (\varphi(\bar{x}) \leftrightarrow \psi(\bar{x})).$$

- Eine Theorie heißt universell, falls sie nur aus universellen Aussagen besteht.

Kor. 3.13: Sei  $T$  eine  $\mathcal{L}$ -Theorie.

1. Sei  $\phi(x_1, \dots, x_n)$ . Dann sind äquivalent:

a)  $\phi(x_1, \dots, x_n)$  ist modulo  $T$  äquivalent zu einer universellen Aussage.

b) Sind  $\mathcal{A} \subseteq \mathcal{B}$  Modelle von  $T$  und  $a_1, \dots, a_n \in \mathcal{A}$ , dann gilt:  
 $\mathcal{B} \models \phi(a_1, \dots, a_n)$  impliziert  $\mathcal{A} \models \phi(a_1, \dots, a_n)$ .

2.  $T$  ist äquivalent zu einer universellen Theorie gdw alle Unterstrukturen von Modellen von  $T$  wieder Modelle von  $T$  sind.