

---

 Übungen zur Vorlesung Logik
 

---

Prof. Dr. Klaus Madlener

Blatt 6

**18. Aufgabe:** [Tableaux, ohne Punkte zum Üben]

In Aufgabe 2 wurde ein Diätplan durch die Aussageform

$$A \equiv (\neg B \rightarrow F) \wedge (((B \wedge F) \rightarrow \neg E) \wedge ((E \vee \neg B) \rightarrow \neg F))$$

dargestellt. Konstruieren Sie für  $A$  ein vollständiges Tableau. Welche Eigenschaften von  $A$  kann man dem Tableaux ansehen? Stellen Sie mit Hilfe des Tableau eine Disjunktive Normalform für  $A$  auf.

**19. Aufgabe:** [Tableauxfolgerung, 7 + 6 P]

Zeigen Sie

1.  $(A \wedge \neg B) \vdash_{\tau} \neg((\neg A) \wedge (\neg B))$
2.  $(A \wedge (A \rightarrow B)) \vdash_{\tau} B$
3.  $A \rightarrow (B \rightarrow C) \vdash_{\tau} (A \rightarrow B) \rightarrow (A \rightarrow C)$

**20. Aufgabe:** [Kompaktheitssatz, 3 + 3 P]

1. Zeigen Sie, dass es für eine Menge von Formeln  $\Sigma$  und eine Formel  $A$  genau dann ein abgeschlossenes Tableau für  $\Sigma \cup \{\neg A\}$  gibt, wenn es für eine endliche Teilmenge  $\Gamma \subset \Sigma$  ein abgeschlossenes Tableau für  $\Gamma \cup \{\neg A\}$  gibt.
2. Zeigen Sie, dass 1. äquivalent zum Kompaktheitssatz der Aussagenlogik ist unter der Voraussetzung, dass  $\Sigma \vdash_{\tau} A$  und  $\Sigma \models A$  äquivalent sind.

Hinweis: Benutzen Sie das Lemma von König, das Ihnen aus anderen Veranstaltungen bekannt sein sollte. Suchen Sie ggf. mit den Stichworten Lemma und König im Internet.

**21. Aufgabe:** [Tableaux mit Äquivalenz, 4 + 1 P]

1. In der Vorlesung wurden Tableaux für Aussageformen  $A \in F$  definiert. Man kann aber auch Tableaux für  $A \in F(\{\neg, \vee, \wedge, \rightarrow, \leftrightarrow\})$  definieren. Ist  $A \equiv B \leftrightarrow C$  dann eine  $\alpha$ - oder  $\beta$ -Formel und welche Komponenten hat diese Aussageform?

2. Wie würde man bei beliebigen anderen weiteren Operatoren verfahren?

**22. Aufgabe:** [Duale Formeln, 5P]

Es sei  $A \in F(\{\neg, \vee, \wedge\})$  und  $d(A)$  die duale Formel von  $A$ . Ferner sei  $\varphi$  eine Bewertung und  $\varphi'$  die durch  $\varphi'(p) := 1 - \varphi(p)$  für alle  $p \in V$  definierte Bewertung. Zeigen Sie  $\varphi'(d(A)) = 1 - \varphi(A)$ .

**23. Aufgabe:** [Klauselform, ohne Punkte zum selbst Üben]

Bringen Sie die Aussageform

$$A \equiv (\neg B \rightarrow F) \wedge (((B \wedge F) \rightarrow \neg E) \wedge ((E \vee \neg B) \rightarrow \neg F))$$

in Konjunktive Normalform (KNF), das heißt, finden sie eine logisch äquivalente Formel  $A'$  in Konjunktiver Normalform. ( $B, E, F \in V$ )

**24. Aufgabe:** [Größe von Normalformen, 4 + 10 P]

Folgendes sollte aus anderen Veranstaltungen bekannt sein: Seien  $f : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$ . Dann ist  $O(f) := \{g : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N} \mid \exists \epsilon \in \mathbb{R}_+, \exists n_0 \forall n > n_0 : g(n) \leq \epsilon f(n)\}$

Sei für eine Formel  $A \in F$  die Länge  $|A|$  definiert als die Anzahl der Vorkommen von Atomen, d.h. Variablen.

Zeigen Sie:

1. Zu jeder Formel  $A \in F$  gibt es eine logisch äquivalente Formel  $B \in F(\{\neg, \vee, \wedge\})$  in NNF mit  $|B| \in O(|A|)$ .
2. Zu jeder Formel  $A \in F$  gibt es eine logisch äquivalente Formel  $B$  in KNF mit  $|B| \in O(2^{|A|})$ .

**Abgabe: bis 6. Juni 2007, 10:00 im Kasten neben Raum 34/401.4**