

Theorie der Programmiersprachen

2. Übung

1. Aufgabe: (Craigscher Interpolationssatz)

Es gelte $\models (F \rightarrow G)$ und es gibt mindestens eine atomare Formel, die sowohl in F als auch in G vorkommt. Man beweise, daß es eine Formel H gibt, die nur aus atomaren Formeln aufgebaut ist, die sowohl in F als auch in G vorkommen, mit $\models (F \rightarrow H)$ und $\models (H \rightarrow G)$.

Hinweis: Induktion über die Anzahl der atomaren Formeln, die in F , aber nicht in G vorkommen.

Andere Möglichkeit: Konstruieren einer Wahrheitstafel für H anhand der Wahrheitstafeln von F und G .

2. Aufgabe:

Übersetzen Sie folgende aussagenlogische Formel in eine erfüllbarkeitsäquivalente 3-KNF.

$$(x \vee \neg y) \iff (y \wedge z)$$

3. Aufgabe:

Sei L eine beliebige unendliche Menge von natürlichen Zahlen, dargestellt als Binärzahlen. Beweisen Sie, daß es eine unendliche Folge w_1, w_2, w_3, \dots von paarweise verschiedenen Binärzahlen gibt, so daß w_i Anfangsstück von w_{i+1} und von mindestens einem Element aus L ist ($i = 1, 2, 3, \dots$).

4. Aufgabe:

Man gebe eine Formel an, zu der es keine äquivalente Hornformel gibt und begründe, warum dies so ist.

5. Aufgabe:

Eine Formelmeng M_0 heißt ein *Axiomensystem* für eine Formelmeng M , falls

$$\{\mathcal{A} \mid \mathcal{A} \text{ ist Modell für } M_0\} = \{\mathcal{A} \mid \mathcal{A} \text{ ist Modell für } M\}.$$

M heißt *endlich axiomatisierbar*, falls es ein endliches Axiomensystem für M gibt. Es sei $\{F_1, F_2, F_3, \dots\}$ ein Axiomensystem für eine gewisse Menge M , wobei für $n = 1, 2, 3, \dots$ gilt: $\models (F_{n+1} \rightarrow F_n)$ und $\not\models (F_n \rightarrow F_{n+1})$. Man zeige: M ist nicht endlich axiomatisierbar.

6. Aufgabe:

Man zeige mittels der Resolutionsmethode, dass $A \wedge B \wedge C$ eine Folgerung aus der Formelmenge

$$F = \{\{\neg A, B\}, \{\neg B, C\}, \{A, \neg C\}, \{A, B, C\}\}$$

ist.

7. Aufgabe:

Man zeige mit der Resolutionsmethode, dass

$$F = (\neg B \wedge \neg C \wedge D) \vee (\neg B \wedge \neg D) \vee (C \wedge D) \vee B$$

eine Tautologie ist.