

Temporale Logik und Zustandssysteme

Aufgabe 6-1 **Folgerung und Implikation in LTL+p** (2 Punkte)

Beweisen Sie, dass für LTL+p Folgendes gilt:

$$\mathcal{F} \cup \{A\} \models B \Leftrightarrow \mathcal{F} \models \Box A \wedge \Box A \rightarrow B.$$

Aufgabe 6-2 **Herleitung von \mathcal{L}_{LTL}^p -Formeln** (3 Punkte)

Leiten Sie die folgende Formel her. Dabei dürfen Sie neben den Axiomen und Regeln des formalen Systems Σ_{LTL}^p auch die abgeleiteten Regeln (prop), (ind2) und

$$(\rightarrow\ominus) \quad A \rightarrow B \vdash \ominus A \rightarrow \ominus B$$

verwenden:

$$\ominus A \rightarrow A \vdash A.$$

Aufgabe 6-3 **Initiale Gültigkeit** (5 Punkte)

Zeigen Sie:

- Falls $\models_{\mathcal{K}} A$, dann auch $\models_{\mathcal{K}}^0 A$.
- $\models_{\mathcal{K}} A$ genau dann, wenn $\models_{\mathcal{K}}^0 \Box A$.
- $\mathcal{F} \models A$ genau dann, wenn $\Box \mathcal{F} \models^0 A$. Dabei sei $\Box \mathcal{F} = \{\Box B \mid B \in \mathcal{F}\}$.
- $\models A$ genau dann, wenn $\models^0 A$.

Aufgabe 6-4 **Semantik von \mathcal{L}_{FOL}** (4 Punkte)

Sei $SIG = (\mathbf{S}, \mathbf{F}, \mathbf{P})$ eine prädikatenlogische Signatur mit

- $\mathbf{S} = \{N\}$,
- $\mathbf{F} = \{0^{(\varepsilon, N)}, succ^{(N, N)}\}$,
- $\mathbf{P} = \{<^{(N, N)}\}$ (wir schreiben $a < b$ für $<(a, b)$).

Als Abkürzung sei $a \leq b$ definiert als $(a < b \vee a = b)$. Welche der folgenden Formeln sind allgemeingültig? Beweisen Sie Ihre Aussagen.

- $\exists x \forall y (x < y) \rightarrow \forall y \exists x (x < y)$.
- $\exists x \forall y (y \leq x) \vee \forall x \exists y (x < y)$.

(Die runden Klammern sind in diesen Formeln zur besseren Lesbarkeit hinzugefügt.)

Aufgabe 6-5**Herleitungen in der Prädikatenlogik**

(keine Abgabe)

Beweisen Sie folgende Aussagen für das System Σ_{FOL} . Sie dürfen in Ihren Herleitungen nur die Axiome und Regeln des Systems und folgende Regeln verwenden:

$$\begin{aligned} (\neg\neg) \quad & \vdash A \rightarrow \neg\neg A, \\ (\text{KP}) \quad & \vdash (\neg A \rightarrow \neg B) \rightarrow (B \rightarrow A), \\ (\text{KS}) \quad & A \rightarrow B, B \rightarrow C \vdash A \rightarrow C. \end{aligned}$$

a) $A \vdash \forall x A.$

b) $\vdash x = y \rightarrow y = x.$

Aufgabe 6-6**Einbettung der Temporallogik in klassische Prädikatenlogik**

(keine Abgabe)

Gegeben sei eine Sprache $\mathcal{L}_{\text{LTL}}(\mathbf{V})$ der temporalen Aussagenlogik. Die prädikatenlogische Signatur $\text{SIG}^T = (\mathbf{S}^T, \mathbf{F}^T, \mathbf{P}^T)$ sei wie folgt definiert:

- $\mathbf{S}^T = \{\text{TIME}\},$
- $\mathbf{F}^T = \{0^{(\varepsilon, \text{TIME})}, \text{succ}^{(\text{TIME}, \text{TIME})}\},$
- $\mathbf{P}^T = \{<^{(\text{TIME}, \text{TIME})}\} \cup \{\bar{v}^{(\text{TIME})} : v \in \mathbf{V}\}.$

Eine Struktur \mathbf{S} für $\mathcal{L}_{\text{FOL}}(\text{SIG}^T)$ heißt *Standardstruktur*, wenn die Menge \mathbb{N} der natürlichen Zahlen die Trägermenge $|\mathbf{S}|_{\text{TIME}}$ bilden und wenn 0, *succ* und $<$ als die Null, die Nachfolgerfunktion und die „kleiner als“-Relation auf den natürlichen Zahlen interpretiert werden.

Zu einer temporalen Struktur $\mathbf{K} = (\eta_0, \eta_1, \dots)$ für \mathbf{V} definieren wir eine Standardstruktur $\mathbf{S}_{\mathbf{K}}$ für SIG^T durch

$$\bar{v}^{\mathbf{S}_{\mathbf{K}}}(i) = \text{tt} \quad \text{gdw.} \quad \eta_i(v) = \text{tt}$$

für alle $v \in \mathbf{V}$ und alle $i \in \mathbb{N}$.

Geben Sie eine Übersetzungsvorschrift an, die jeder Formel F von $\mathcal{L}_{\text{LTL}}(\mathbf{V})$ eine Formel \bar{F} von $\mathcal{L}_{\text{FOL}}(\text{SIG}^T)$ mit einer freien Variablen x zuordnet, so dass für alle Formeln F , alle temporalen Strukturen \mathbf{K} für \mathbf{V} und alle $i \in \mathbb{N}$ gilt:

$$\mathbf{K}_i(F) = \text{tt} \quad \text{gdw.} \quad \models_{\mathbf{S}_{\mathbf{K}}} \bar{F}_x(\underline{i}),$$

wobei \underline{i} den Term bezeichnet, der durch i -malige Anwendung von *succ* auf 0 entsteht.

Abgabe: Mittwoch, den 29.11.2006, vor der Übung.