Logik in der Informatik

Wintersemester 2021/2022

Übungsblatt 8

Abgabe: bis 3. Januar 2022, 13.00 Uhr

Aufgabe 1: (Moodle-Quiz)

Absolvieren Sie das Quiz 8 auf der Moodle-Plattform.

Aufgabe 2: (Präsenzaufgabe)

- (a) Betrachten Sie die Kinodatenbank \mathcal{D} aus der Vorlesung. Geben Sie für die folgenden Anfragen jeweils eine $\mathsf{FO}[\sigma_{\mathsf{KINO}}]$ -Formel φ und ein Variablentupel (x_1,\ldots,x_n) mit $\mathsf{frei}(\varphi)\subseteq\{x_1,\ldots,x_n\}$ an, die die Anfrage beschreiben. Berechnen Sie jeweils auch die Relation $\llbracket\varphi(x_1,\ldots,x_n)\rrbracket^{\mathcal{D}}$.
 - (i) Gib die Telefonnummern der Kinos aus, die um 20:15 Uhr oder um 20:30 Uhr eine Vorstellung haben.
 - (ii) Gib alle Filme aus, die in der Datenbank mit mindestens drei verschiedenen Schauspielern geführt werden.
 - (iii) Gib alle Regisseure aus, die in einem Film Regie geführt und auch selbst mitgespielt haben, der gerade nicht im Kino läuft.
 - (iv) Gib alle Filme aus, die nur in einem einzigen Kino gespielt werden, zusammen mit den Anfangszeiten des jeweiligen Filmes.
- (b) (i) Beweisen Sie das Koinzidenzlemma für Terme (Satz 3.27) per Induktion über den Aufbau von Termen.
 - (ii) Beweisen Sie das Koinzidenzlemma für Formeln der Logik erster Stufe (Satz 3.28) per Induktion über den Aufbau von Formeln.

Aufgabe 3: (40 Punkte)

(a) Betrachten Sie die Kinodatenbank \mathcal{D} aus der Vorlesung. Berechnen Sie die Relationen $\llbracket \varphi_1(x_T) \rrbracket^{\mathcal{D}}$, $\llbracket \varphi_2(x_K, x_A) \rrbracket^{\mathcal{D}}$, $\llbracket \varphi_3(x_K, x_Z) \rrbracket^{\mathcal{D}}$ und geben Sie umgangssprachlich an, welche Anfragen durch die Formeln φ_1 , φ_2 und φ_3 beschrieben werden.

(i)
$$\varphi_1(x_T) := \left(\exists x_Z \, R_{Prog}(\text{`Babylon'}, x_T, x_Z) \quad \land \quad \neg \exists x_Z \, R_{Prog}(\text{`Casablanca'}, x_T, x_Z) \right)$$

(ii)
$$\varphi_2(x_{\mathrm{K}}, x_{\mathrm{A}}) := \exists x_{\mathrm{S}} \exists x_{\mathrm{Tel}} \exists x_{\mathrm{Z}} \left(R_{Kino}(x_{\mathrm{K}}, x_{\mathrm{A}}, x_{\mathrm{S}}, x_{\mathrm{Tel}}) \land R_{Prog}(x_{\mathrm{K}}, \text{`Alien'}, x_{\mathrm{Z}}) \right)$$

(iii)
$$\varphi_3(x_{\mathrm{K}}, x_{\mathrm{Z}}) :=$$

$$\left(\exists x_{\mathrm{T}} R_{Prog}(x_{\mathrm{K}}, x_T, x_Z) \land \forall y_{\mathrm{T}} \forall y_{\mathrm{Z}} \left(R_{Prog}(x_{\mathrm{K}}, y_T, y_Z) \rightarrow \exists x_{\mathrm{S}} \exists x_{\mathrm{R}} \left(R_{Filme}(y_{\mathrm{T}}, x_{\mathrm{R}}, x_{\mathrm{S}}) \land (x_{\mathrm{S}} = \text{George Clooney'} \lor x_{\mathrm{R}} = \text{George Clooney'}) \right) \right) \right)$$

- (b) Sei die Signatur $\sigma := \{E, f\}$. Hierbei ist E ein 2-stelliges Relationssymbol und f ein 1-stelliges Funktionssymbol. Welche der folgenden Aussagen sind korrekt, welche nicht? Begründen Sie Ihre Antworten.
 - (i) $\forall x \exists y \ f(x) = y \equiv \exists y \forall x \ f(x) = y$
 - (ii) $\forall x \, \forall y \, \Big(E(x,y) \rightarrow E(y,x) \Big) \equiv \forall y \, \forall x \, \Big(\neg \, E(y,x) \rightarrow \neg \, E(x,y) \Big)$

(iii)
$$\exists x \exists y \ f(x) = y \equiv \forall x \exists y \left(\left(x = y \lor E(x, y) \right) \rightarrow \exists z \left(z = y \lor E(z, y) \right) \right)$$

- (c) Welche der folgenden Aussagen sind für alle Signaturen σ und alle $\mathsf{FO}[\sigma]$ -Formeln φ und ψ korrekt, welche nicht?
 - (i) $(\forall x \varphi \land \forall x \psi) \equiv \forall x (\varphi \land \psi)$ (iii) $(\exists x \varphi \land \exists x \psi) \equiv \exists x (\varphi \land \psi)$
 - (ii) $(\forall x \varphi \lor \forall x \psi) \equiv \forall x (\varphi \lor \psi)$ (iv) $(\exists x \varphi \lor \exists x \psi) \equiv \exists x (\varphi \lor \psi)$

Beweisen Sie, dass ihre Antworten zu (i) und (ii) korrekt sind.

Aufgabe 4: (20 Punkte)

Lesen Sie Kapitel 10 aus dem Buch "Learn Prolog Now!".

Achtung: Fertigen Sie Ihre Lösung für Aufgabenteil (a) auf einem Zettel an. Die Lösung der Aufgabenteile (b), (c) und (d) muss unter Beachtung der bekannten Abgabehinweise für Prolog-Code (in einer Datei für diese drei Aufgabenteile zusammen) in einem extra-Abgabefach bei Moodle eingereicht werden!

(a) Gegeben sei das folgende Prolog-Programm:

```
1 a(X, Y) := b(X, Y). 5 b(X, Y) := c(X), c(Y).

2 a(1, 1). 6 c(2).

3 b(X, X) := c(X). 7 c(3).

4 b(X, Y) := c(X), !, c(Y).
```

Zeichnen Sie einen Suchbaum für die folgende Anfrage: ?- a(X, Y).

- (b) Schreiben Sie in blatt8.pl ein Prädikat not_member/2, so dass not_member(X, L) für einen Term X und eine Liste L genau dann erfüllt ist, wenn X mit keinem Element von L unifiziert werden kann. Verwenden Sie dabei abgesehen vom Cut und dem in SWI-Prolog vordefinierten Prädikat fail/0 keine weiteren Prädikate, und insbesondere nicht \=/2.
- (c) Führen Sie in blatt8.pl einen neuen Operator <=> für die Biimplikation ↔ ein, der den gleichen Typ und die gleiche Präzedenz wie der in al.pl definierte Operator => hat.
- (d) Implementieren Sie in blatt8.pl, analog zu Beispiel 2.54 im Vorlesungsskript, Schritt 1 des Tseitin-Verfahrens. D.h., schreiben Sie ein Prädikat tseitin/2, so dass die Anfrage tseitin(F, L) für eine aussagenlogische Formel F eine Liste L aussagenlogischer Formeln ausgibt, die die folgenden Eigenschaften hat:
 - Die Konjunktion der Formeln in der Liste L ist erfüllbarkeitsäquivalent zu F.
 - Die Liste L enthält für jede Teilformel von F (abgesehen von Literalen) genau eine Formel.
 - In jeder Formel aus L kommen höchstens 3 verschiedene Aussagensymbole vor.

Beispielsweise sollte Prolog auf die Anfrage:

```
tseitin((p => \simq) \/ (\sim (p /\ q) /\ r), L).
```

wie folgt antworten:

```
L = [x1, x1 <= x2 / x3, x2 <= (p= ~q), x3 <= x4 / r, x4 <= ~x5, x5 <= >p/q].
```

Hierbei sind die konkrete Wahl der neuen Aussagensymbole sowie die Reihenfolge der Formeln in der Repräsentation der Menge unwesentlich.

Hinweise:

- Benutzen Sie zur Erzeugung neuer Aussagensymbole das in SWI-Prolog eingebaute Prädikat gensym/2. Das Prädikat gensym/2 instantiiert bei dem Aufruf gensym(x, A) die Variable A mit einem Atom der Form xn, wobei eine Zahl n so gewählt wird, dass das Atom xn in diesem Lauf von SWI-Prolog noch nicht verwendet wurde.
- Benutzen Sie den in Teilaufgabe (c) definierten Operator <=>.
- Nutzen Sie ggf. Cut oder Negation. Führen Sie bei Bedarf Hilfsprädikate ein.