

## 6. Aufgabenblatt für die Vorlesung „Beschreibungslogik und Ontologiesprachen“

Hinweis: für alle Aufgaben gilt: im Zweifelsfall die relevante Definition genau lesen!

### Aufgabe 25: 10 Punkte

Betrachte die folgenden EXPTIME-Spiele und bestimmt, ob Spieler 2 eine Gewinnstrategie hat. Wenn dies der Fall ist, gib die Strategie an. Wenn nicht, beschreibe, wie Spieler 1 spielen muss, um zu gewinnen. In allen Spielen weist die Anfangsbelegung  $\pi_0$  allen Variablen “falsch” zu.

- (a)  $\varphi = (p_1 \wedge p_2 \wedge \neg q_1) \vee (p_3 \wedge p_4 \wedge \neg q_2) \vee (\neg(p_1 \vee p_4) \wedge q_1 \wedge q_2)$ ,  $\Gamma_1 = \{p_1, \dots, p_4\}$ ,  $\Gamma_2 = \{q_1, q_2\}$ ;  
 (b)  $\varphi = ((p_1 \leftrightarrow \neg q_1) \wedge (p_2 \leftrightarrow \neg q_2) \wedge (p_1 \leftrightarrow p_2)) \vee ((p_1 \leftrightarrow q_1) \wedge (p_2 \leftrightarrow q_2) \wedge (p_1 \leftrightarrow \neg p_2))$ ,  $\Gamma_1 = \{p_1, p_2\}$ ,  
 $\Gamma_2 = \{q_1, q_2\}$ .

### Aufgabe 26: 10 Punkte

Bestimme, in welchen Fällen  $(\mathcal{T}, \mathcal{A}) \models C(a)$  gilt. Begründe Deine Antwort. Wenn diese negativ ist, gib eine Interpretation an, die  $(\mathcal{T}, \mathcal{A}) \not\models C(a)$  beweist.

- (a)  $\mathcal{T} = \emptyset$ ,  $\mathcal{A} = \{r(a, a)\}$ ,  $C = B \rightarrow \exists r. \exists r. B$ ;  
 (b)  $\mathcal{T} = \emptyset$ ,  $\mathcal{A} = \{r(a, b), r(a, c), A(b), A(c)\}$ ,  $C = \forall r. A$ ;  
 (c)  $\mathcal{T} = \emptyset$ ,  $\mathcal{A} = \{A(a), \neg A(a)\}$ ,  $C = B$ ;  
 (d)  $\mathcal{T} = \emptyset$ ,  $\mathcal{A} = \{A(a), r(a, b), \neg B(b), \exists r. B(a)\}$ ,  $C = \perp$ ;  
 (e)  $\mathcal{T} = \{A \equiv \exists r. B, B \equiv \exists r. \neg B\}$ ,  $\mathcal{A} = \{r(a, b), r(b, c), r(a, c)\}$ ,  $C = A$ .

### Aufgabe 27: 10 Punkte

Betrachte die folgenden Wissensbasen  $\mathcal{K} = (\mathcal{T}, \mathcal{A})$ . Entscheide Konsistenz mittels des Vervollständigungs-Ansatzes. Gib  $\text{cl}(\mathcal{K})$  an. Wenn das Ergebnis positiv ist, gib die erfolgreiche Vervollständigung an, die dazugehörigen Erfüllbarkeitstest, ein Modell für jeden solchen Test, sowie das daraus resultierende Modell von  $\mathcal{K}$ . Wenn das Ergebnis negativ ist, beschreibe warum die Erfüllbarkeitstests fehlschlagen.

- (a)  $\mathcal{T} = \{\top \sqsubseteq (\neg A \sqcup \forall r. \neg A) \sqcap (A \sqcup \forall r. A)\}$ ,  $\mathcal{A} = \{r(a, b), r(b, a)\}$ ;  
 (b)  $\mathcal{T} = \{\top \sqsubseteq A \sqcup \forall r. A\}$ ,  $\mathcal{A} = \{\forall r. \neg A(a), r(a, b), r(a, c), r(b, c)\}$ .

Hinweis: Es ist nicht notwendig, alle Vervollständigungen explizit anzugeben.

### Aufgabe 28: 8 Punkte (Zusatzaufgabe)

Berechne alle sicheren Antworten auf  $q$  bzgl.  $(\mathcal{T}, \mathcal{A})$ .

- (a)  $\mathcal{T} = \{\top \sqsubseteq \exists r. A\}$ ,  $\mathcal{A} = \{r(a, a), r(a, b), r(a, c), r(c, b)\}$ ,  $q = r(v, v')$ ;  
 (b)  $\mathcal{T} = \{\top \sqsubseteq \exists r. A\}$ ,  $\mathcal{A} = \{r(a, a), r(a, b), r(a, c), r(c, b)\}$ ,  $q = \exists u_1, u_2, u_3. r(v, u_1) \wedge r(v, u_2) \wedge r(u_1, u_3) \wedge r(u_2, u_3)$ ;  
 (c)  $\mathcal{T} = \{A \sqsubseteq (\forall r. B) \sqcup (\forall r. \exists r. B)\}$ ,  $\mathcal{A} = \{r(a, b), A(b), r(b, c), r(a, c)\}$ ,  $q = \exists u, u'. r(v, u) \wedge r(u, u') \wedge B(u')$ ;  
 (d)  $\mathcal{T} = \{A \sqsubseteq (\forall r. B) \sqcup (\forall r. \exists r. B)\}$ ,  $\mathcal{A} = \{r(a, b), A(b), r(b, c), r(a, c)\}$ ,  $q = \exists u. r(v, v') \wedge r(v', u) \wedge B(u)$ ;