

UE Logik für Wissensrepräsentation WS 2016/17

Aufgabenblatt 3: Nichtmonotones Schließen und Behandlung inkonsistenten Wissens

Beispiel 1:

Bereche $\text{CIRC}(T; \text{On})$ für

$$T = (\exists x \neg \text{On}(a, x)) \wedge \text{On}(a, b)$$

Hinweis: Verwenden Sie die Charakterisierung der Circumscription für solitäre Formeln.

Sei das Prädikat E definiert durch $E(x, y) := x = a \wedge y = b$.

T ist solitär:

$$\underbrace{\exists x \neg \text{On}(a, x)}_{N[\text{On}]} \wedge \underbrace{\forall x \forall y (x = a \wedge y = b) \supset \text{On}(x, y)}_{E \leq \text{On}}$$

$\text{CIRC}(T; \text{On})$ ist daher

$$\underbrace{\exists x \neg x = b}_{N[E]} \wedge \underbrace{\text{On}(a, b)}_{(E \leq \text{On})} \wedge \underbrace{\forall x \forall y \text{On}(x, y) \supset (x = a \wedge y = b)}_{(E \geq \text{On})}$$

Beispiel 2:

Man berechne die Extensionen folgender Default Theorien $\{W, D\}$ (alle involvierten Formeln sind Atomformeln):

(a) $W := \{ \text{Student} \}$;
 $D := \left\{ \frac{\text{Adult:Employed}}{\text{Employed}}, \frac{\text{Student:}\neg\text{Employed}}{\neg\text{Employed}}, \frac{\text{Student:Adult}}{\text{Adult}} \right\}$.

(b) $W := \{ \text{Student} \}$;
 $D := \left\{ \frac{\top:\text{Adult} \supset \text{Employed}}{\text{Adult} \supset \text{Employed}}, \frac{\text{Student:}\neg\text{Employed}}{\neg\text{Employed}}, \frac{\text{Student:Adult}}{\text{Adult}} \right\}$.

(a)

$$\begin{array}{lll} E_1 &= \text{Th}(\{\text{Student}\}) \\ E_2 &= \text{Th}(\{\text{Student}, \text{Employed}\}) \\ E_3 &= \text{Th}(\{\text{Student}, \text{Employed}, \text{Adult}\}) \\ E_4 &= \text{Th}(\{\text{Student}, \neg\text{Employed}\}) \\ E_5 &= \text{Th}(\{\text{Student}, \neg\text{Employed}, \text{Adult}\}) \\ E_6 &= \text{Th}(\perp) \end{array} \quad \left\{ \begin{array}{ll} D_{E_1} & \Gamma_T(E_1) = E_6 \\ D_{E_2} = D_{E_3} & \Gamma_T(E_{2,3}) = E_3 \\ D_{E_4} = D_{E_5} & \Gamma_T(E_{4,5}) = E_5 \\ D_{E_6} = \emptyset & \Gamma_T(E_6) = E_1 \end{array} \right.$$

$$\begin{aligned} D_{E_1} &= D \\ D_{E_2} = D_{E_3} &= \left\{ \frac{\text{Adult}}{\text{Employed}}, \frac{\text{Student}}{\text{Adult}} \right\} \\ D_{E_4} = D_{E_5} &= \left\{ \frac{\text{Student}}{\neg\text{Employed}}, \frac{\text{Student}}{\text{Adult}} \right\} \\ D_{E_6} &= \emptyset \end{aligned}$$

Die Extensions sind E_3 und E_5 .

(b)

$$\begin{array}{ll}
 E_1 = \text{Th}(\{\text{Student}\}) \\
 E_2 = \text{Th}(\{\text{Student}, \text{Adult} \supset \text{Employed}\}) \\
 E_3 = \text{Th}(\{\text{Student}, \neg\text{Employed}\}) \\
 E_4 = \text{Th}(\{\text{Student}, \text{Adult}\}) \\
 E_5 = \text{Th}(\{\text{Student}, \text{Adult} \supset \text{Employed}, \neg\text{Employed}\}) \\
 E_6 = \text{Th}(\{\text{Student}, \text{Adult} \supset \text{Employed}, \text{Adult}\}) \\
 E_7 = \text{Th}(\{\text{Student}, \neg\text{Employed}, \text{Adult}\}) \\
 E_8 = \text{Th}(\perp)
 \end{array}
 \left. \begin{array}{l}
 \\ \\ \\ \\
 \\ \\
 \\ \\
 \\ \\
 \end{array} \right\} D_{E_1} = \dots = D_{E_4} \quad \Gamma_T(E_{1,2,3,4}) = E_8$$

$$\left. \begin{array}{l}
 \\ \\
 \\ \\
 \end{array} \right\} D_{E_5} \quad \Gamma_T(E_5) = E_5$$

$$\left. \begin{array}{l}
 \\ \\
 \\ \\
 \end{array} \right\} D_{E_6} \quad \Gamma_T(E_6) = E_6$$

$$\left. \begin{array}{l}
 \\ \\
 \\ \\
 \end{array} \right\} D_{E_7} \quad \Gamma_T(E_7) = E_7$$

$$\left. \begin{array}{l}
 \\ \\
 \\ \\
 \end{array} \right\} D_{E_8} \quad \Gamma_T(E_8) = E_1$$

$$\begin{aligned}
 D_{E_1} &= D_{E_2} = D_{E_3} = D_{E_4} = D \\
 D_{E_5} &= \left\{ \frac{\top}{\text{Adult} \supset \text{Employed}}, \frac{\text{Student}}{\neg\text{Employed}} \right\} \\
 D_{E_6} &= \left\{ \frac{\top}{\text{Adult} \supset \text{Employed}}, \frac{\text{Student}}{\text{Adult}} \right\} \\
 D_{E_7} &= \left\{ \frac{\text{Student}}{\neg\text{Employed}}, \frac{\text{Student}}{\text{Adult}} \right\} \\
 D_{E_8} &= \emptyset
 \end{aligned}$$

Die Extensions sind E_5 , E_6 und E_7 .

Beispiel 3:

Geben Sie eine möglichst einfache Menge von Defaults D an, sodass die folgenden drei Bedingungen erfüllt sind:

1. $\{W_1, D\}$ mit $W_1 = \{ \text{Montag} \}$ besitzt genau die Extension

$$\text{Th}(\{ \text{Montag}, \text{Arbeit} \})$$

2. $\{W_2, D\}$ mit $W_2 = \{ \text{Feiertag} \}$ besitzt genau die Extension

$$\text{Th}(\{ \text{Feiertag}, \neg\text{Arbeit} \})$$

3. $\{W_3, D\}$ mit $W_3 = \{ \text{Montag}, \text{Feiertag} \}$ besitzt genau die Extension

$$\text{Th}(\{ \text{Montag}, \text{Feiertag}, \neg\text{Arbeit} \})$$

$$D := \left\{ \frac{\text{Montag:Arbeit}}{\text{Arbeit}}, \frac{\text{Feiertag:}\top}{\neg\text{Arbeit}} \right\}$$

Beispiel 4:

Betrachte die Theorie

$$T = \{p \vee s, \neg r \vee \neg q, p \supset (q \supset r), s \vee \neg(p \wedge r), p \wedge q\}$$

- (a) Bestimme die freie Basis $\bigcap_{S \in \text{MC}(T)} S$ von T .

- (b) Welche der folgenden Relationen gelten?

- (i) $T \models_{\text{MC}} (p \wedge q) \vee (p \wedge r);$
- (ii) $T \models_{\text{MC}} r \supset s.$

p	q	r	s	$p \vee s$	$\neg r \vee \neg q$	$p \supset (q \supset r)$	$s \vee \neg(p \wedge r)$	$p \wedge q$	
1	1	1	1	1	0	1	1	1	✓
1	1	1	0	1	0	1	0	1	✗
1	1	0	1	1	1	0	1	1	✓
1	1	0	0	1	1	0	1	1	
1	0	1	1	1	1	1	1	0	✓
1	0	1	0	1	1	1	0	0	✗
1	0	0	1	1	1	1	1	0	
1	0	0	0	1	1	1	1	0	
0	1	1	1	1	0	1	1	0	✗
0	1	1	0	0	0	1	1	0	✗
0	1	0	1	1	1	1	1	0	
0	1	0	0	0	1	1	1	0	✗
0	0	1	1	1	1	1	1	0	
0	0	1	0	0	1	1	1	0	✗
0	0	0	1	1	1	1	1	0	
0	0	0	0	0	1	1	1	0	✗

Die maximal konsistenten Teilmengen sind daher

$$\text{MC}(T) = \left\{ \begin{array}{l} \{p \vee s, p \supset (q \supset r), s \vee \neg(p \wedge r), p \wedge q\}, \\ \{p \vee s, \neg r \vee \neg q, s \vee \neg(p \wedge r), p \wedge q\}, \\ \{p \vee s, \neg r \vee \neg q, p \supset (q \supset r), s \vee \neg(p \wedge r)\} \end{array} \right\}$$

und die freie Basis von T ist

$$\bigcap_{S \in \text{MC}(T)} S = \{p \vee s, s \vee \neg(p \wedge r)\}$$

Da die freie Basis vom Modell $\{s, \neg p, q, r\}$ erfüllt wird gilt (i) nicht.

Wenn die freie Basis von einem Modell mit $\neg s$ erfüllt wird, dann muss dieses Modell p und $\neg(p \wedge r)$ erfüllen und damit auch $\neg r$ (d.h. $\bigcap_{S \in \text{MC}(T)} S \models_{\text{MC}} \neg r \supset \neg s$). Daher gilt (ii).

Beispiel 5:

Zeige, dass für die in der VO vorgestellte 3-wertige Logik L_3 das Deduktionstheorem gilt.

	$T \models_3 A \supset B$																
gdw	$\text{Mod}_3(T) \subseteq \text{Mod}_3(\{A \supset B\})$																
gdw	für all Modelle m mit $V^m(T)$ wahr: $V^m(A \supset B) \in \{1, u\}$																
*gdw	für all Modelle m mit $V^m(T)$ wahr: wenn $V^m(A) \in \{1, u\}$ dann $V^m(B) \in \{1, u\}$																
gdw	$\text{Mod}_3(T \cup \{A\}) \subseteq \text{Mod}_3(\{B\})$																
gdw	$T \cup \{A\} \models_3 B$																
(*):	<table border="1"> <thead> <tr> <th>\supset</th> <th>1</th> <th>0</th> <th>u</th> </tr> </thead> <tbody> <tr> <td>1</td> <td>1</td> <td>0</td> <td>u</td> </tr> <tr> <td>0</td> <td>1</td> <td>1</td> <td>1</td> </tr> <tr> <td>u</td> <td>1</td> <td>0</td> <td>u</td> </tr> </tbody> </table>	\supset	1	0	u	1	1	0	u	0	1	1	1	u	1	0	u
\supset	1	0	u														
1	1	0	u														
0	1	1	1														
u	1	0	u														