

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)

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

$$D_{E_1} = D$$

$$D_{E_2} = D_{E_3} = \left\{ \frac{\text{Adult}}{\text{Employed}}, \frac{\text{Student}}{\text{Adult}} \right\}$$

$$D_{E_4} = D_{E_5} = \left\{ \frac{\text{Student}}{\neg\text{Employed}}, \frac{\text{Student}}{\text{Adult}} \right\}$$

$$D_{E_6} = \emptyset$$

Die Extensions sind E_3 und E_5 .

(b)

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

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

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.

$$T \models_3 A \supset B$$

$$\text{gdw } \text{Mod}_3(T) \subseteq \text{Mod}_3(\{A \supset B\})$$

$$\text{gdw } \text{für all Modelle } m \text{ mit } V^m(T) \text{ wahr: } V^m(A \supset B) \in \{1, u\}$$

$$*\text{gdw } \text{für all Modelle } m \text{ mit } V^m(T) \text{ wahr: wenn } V^m(A) \in \{1, u\} \text{ dann } V^m(B) \in \{1, u\}$$

$$\text{gdw } \text{Mod}_3(T \cup \{A\}) \subseteq \text{Mod}_3(\{B\})$$

$$\text{gdw } T \cup \{A\} \models_3 B$$

$$(*) : \begin{array}{c|ccc} \supset & 1 & 0 & u \\ \hline 1 & 1 & 0 & u \\ 0 & 1 & 1 & 1 \\ u & 1 & 0 & u \end{array}$$