

## Beschreibungslogik

### Fragebogen 6 vom 25. 4.

---

#### 1. Anzahl der Teilkonzepte

Sei  $C$  ein Konzept und  $\mathcal{T}$  eine TBox mit  $|C| + |\mathcal{T}| = n$ . Wie viele Elemente hat  $\text{sub}(C, \mathcal{T})$  höchstens?

- $\mathcal{O}(n)$       $\mathcal{O}(n^2)$       $2^{\mathcal{O}(n)}$       $2^{2^{\mathcal{O}(n)}}$

#### 2. Anzahl der Typen

Sei  $C$  ein Konzept und  $\mathcal{T}$  eine TBox mit  $|C| + |\mathcal{T}| = n$  sowie  $\mathcal{I}$  eine Interpretation. Wie viele Typen gibt es in  $\mathcal{I}$  höchstens?

- $\mathcal{O}(n)$       $\mathcal{O}(n^2)$       $2^{\mathcal{O}(n)}$       $2^{2^{\mathcal{O}(n)}}$

#### 3. Korrektheit Filtration

Warum kann man die Korrektheit der Filtration (Theorem 3.17) nicht mittels Bisimulationen zeigen? Finde ein (möglichst einfaches) Modell  $\mathcal{I}$  und Element  $d \in \Delta^{\mathcal{I}}$ , so dass für die Filtration  $\mathcal{J}$  von  $\mathcal{I}$  gilt:  $(\mathcal{I}, d) \not\simeq (\mathcal{J}, [d])$ .

#### 4. Anzahl der Interpretationen

Sei  $C$  ein Konzept und  $\mathcal{T}$  eine TBox mit  $|C| + |\mathcal{T}| = n$ . Wie viele Interpretationen  $\mathcal{I}$  mit  $|\Delta^{\mathcal{I}}| \leq 2^n$  gibt es höchstens?

- $\mathcal{O}(n)$       $\mathcal{O}(n^2)$       $2^{\mathcal{O}(n)}$       $2^{2^{\mathcal{O}(n)}}$

Bitte wenden.

## Definition 3.12 (Teilkonzepte)

- $\text{sub}(C)$  ist Menge der Teilkonzepte von  $C$ , einschließlich  $C$ .
- $\text{sub}(\mathcal{T}) := \bigcup_{C \sqsubseteq D \in \mathcal{T}} \text{sub}(C) \cup \text{sub}(D)$
- $\text{sub}(C, \mathcal{T}) := \text{sub}(C) \cup \text{sub}(\mathcal{T})$

T 3.9

## Lemma 3.13

$$|\text{sub}(C, \mathcal{T})| \leq |C| + |\mathcal{T}|$$

**Beweis:** per Induktion über  $C$  (siehe Übungen)

## Filtration

## Definition 3.16 (Filtration)

Sei  $\mathcal{I}$  Interpretation. Definiere Äquivalenzrelation  $\sim$  auf  $\Delta^{\mathcal{I}}$ :

$$d \sim e \quad \text{gdw.} \quad t_{\mathcal{I}}(d) = t_{\mathcal{I}}(e)$$

Wir bezeichnen die Äquivalenzklasse von  $d \in \Delta^{\mathcal{I}}$  bzgl.  $\sim$  mit  $[d]$ .

Die **Filtration von  $\mathcal{I}$  bzgl.  $C$  und  $\mathcal{T}$**  ist folgende Interpretation  $\mathcal{J}$ :

$$\begin{aligned} \Delta^{\mathcal{J}} &= \{[d] \mid d \in \Delta^{\mathcal{I}}\} \\ A^{\mathcal{J}} &= \{[d] \mid d \in A^{\mathcal{I}}\} \quad \text{für alle } A \in \text{sub}(C, \mathcal{T}) \\ r^{\mathcal{J}} &= \{([d], [e]) \mid \exists d' \in [d], e' \in [e] : (d', e') \in r^{\mathcal{I}}\} \\ &\quad \text{für alle Rollennamen } r \end{aligned}$$

( $A^{\mathcal{J}}$  ist wohldefiniert: Repräsentantenunabhängigkeit) T 3.10 Fots.

## Theorem 3.17

Wenn  $\mathcal{I}$  Modell von  $C$  und  $\mathcal{T}$ , so auch  $\mathcal{J}$ . T 3.11

## Definition 3.14 (Typ von $d$ )

- $\text{sub}(\mathcal{I})$  Interpretation,  $d \in \Delta^{\mathcal{I}}$ . Der Typ  $t_{\mathcal{I}}(d)$  von  $d$  in  $\mathcal{I}$  ist

$$t_{\mathcal{I}}(d) = \{D \in \text{sub}(C, \mathcal{T}) \mid d \in D^{\mathcal{I}}\}.$$

T 3.10

## Lemma 3.15

$$\text{Für jede Interpretation } \mathcal{I} \text{ gilt: } \#\{t_{\mathcal{I}}(d) \mid d \in \Delta^{\mathcal{I}}\} \leq 2^{|C|+|\mathcal{T}|}$$

(direkte Konsequenz aus Lemma 3.13)

## Beschriftungslogik SoSe 2018

Bisimulation  
Endliche Modelleigenschaft und Filtration

Beschreibungslogik SoSe 2018

23

§3 Ausdrucksstärke & Modellkonstruktionen

24