

Einführung in die Datenbanktheorie

Wintersemester 2018/2019

Übungsblatt 8

Bearbeitung: in der Übung am 24. Januar 2019

Aufgabe 1:

(25 Punkte)

Zeigen Sie, dass für jede Datalog-Anfrage $Q := (P, R)$ gilt:

Die durch Q definierte Anfragefunktion $\llbracket Q \rrbracket$ ist

- (a) abgeschlossen unter $\text{adom}(Q)$ -Homomorphismen und
- (b) monoton.

Aufgabe 2:

(5 + 20 Punkte)

- (a) Formulieren Sie eine unerfüllbare Datalog-Anfrage Q_\emptyset .
- (b) Finden Sie einen Algorithmus, der bei Eingabe einer Datalog-Anfrage $Q = (P, R)$ entscheidet, ob Q erfüllbar ist.

Aufgabe 3:

(25 Punkte)

Zeigen Sie, dass das folgende AUSWERTUNGSPROBLEM FÜR BOOLESCHE DATALOG-ANFRAGEN (kombinierte Komplexität) EXPTIME-vollständig ist.

AUSWERTUNGSPROBLEM FÜR BOOLESCHE DATALOG-ANFRAGEN

Eingabe: Datalog-Anfrage $Q = (P, R)$, Datenbank \mathbf{I} .

Frage: Ist $\llbracket Q \rrbracket(\mathbf{I}) \neq \emptyset$?

Hierbei ist:

$$\text{EXPTIME} := \bigcup_{k \in \mathbb{N}} \text{DTIME}(2^{(n^k)}),$$

wobei $\text{DTIME}(2^{(n^k)})$ die Klasse aller Entscheidungsprobleme ist, die von einer deterministischen Turing-Maschine in Zeit $2^{(n^k)}$ gelöst werden können.

Hinweise zur Lösung der Aufgabe finden Sie auf Seite 387 in:

E. Dantsin, T. Eiter, G. Gottlob and A. Voronkov.

Complexity and expressive power of logic programming.

ACM Computing Surveys, Vol. 33, No. 3, pages 374-425. 2001.

Aufgabe 4:**(25 Punkte)**

Sei $\Sigma = \{a, b\}$ ein Alphabet. Für ein Wort $w \in \Sigma^*$ gibt $|w|_a$ an, wie oft der Buchstabe a im Wort w vorkommt. Beispielsweise, gilt $|ababba|_a = 3$. Weiterhin sei

$$\mathbf{S}_\Sigma := \{\text{Succ}, \text{Min}, \text{Max}\} \cup \{P_\alpha : \alpha \in \Sigma\},$$

wie in der Vorlesung definiert.

- (a) Gibt es eine Datalog-Anfrage $Q_1 = (P_1, \text{Ans}_1)$ mit $\text{edb}(P_1) = \mathbf{S}_\Sigma$, so dass für alle $w \in \Sigma^+$ gilt:

$$\llbracket Q_1 \rrbracket(\mathbf{I}_w) = \text{“ja”} \iff |w|_a \text{ ist gerade.}$$

- (b) Gibt es eine Datalog-Anfrage $Q_2 = (P_2, \text{Ans}_2)$ mit $\text{edb}(P_2) = \mathbf{S}_\Sigma \setminus \{\text{Min}\}$, so dass für alle $w \in \Sigma^+$ gilt:

$$\llbracket Q_2 \rrbracket(\mathbf{I}_w) = \text{“ja”} \iff |w|_a \text{ ist gerade.}$$