Prof. Dr. Nicole Schweikardt

## Einführung in die Datenbanktheorie

Wintersemester 2023/2024

## Übungsblatt 4

Zu bearbeiten bis: 22. November 2023, 15:00 Uhr

Aufgabe 1: (8 + (2\*10) + 7 Punkte)Betrachten Sie die beiden folgenden Tableauanfragen  $Q_1 := (\mathbf{T}', u')$  und  $Q_2 := (\mathbf{T}'', u'')$ , wobei a und b Konstanten sind, u' = u'' = (), sowie

$\mathbf{T}'(R)$	$ \begin{array}{c} x_1 \\ x_2 \\ a \\ x_2 \end{array} $	$x_2 \\ x_2 \\ x_2 \\ x_6$	$ \begin{array}{c} x_3 \\ x_3 \\ x_4 \\ x_3 \end{array} $		$\mathbf{T}''(R)$	$x_2$ $a$	$x_2 \\ x_2$	$x_3 \\ x_4$	-
$\mathbf{T}'(S)$	$x_4 \\ x_4$	$x_2$ $x_2$	$x_2$ $x_1$	$x_3 \ x_5$	$\mathbf{T}''(S)$	$x_4 \\ x_4$	$x_2$ $b$	$x_2$ $x_1$	$x_3 \ x_5$

Ziel der Aufgabe ist es zu entscheiden, ob  $Q_1 \sqsubseteq Q_2$  bzw.  $Q_2 \sqsubseteq Q_1$  gilt.

- (a) Geben Sie die kanonischen Tupel  $u_{Q_2}^{Q_1}$  und  $u_{Q_1}^{Q_2}$ , sowie die kanonischen Datenbanken  $\mathbf{I}_{Q_2}^{Q_1}$ und  $\mathbf{I}_{Q_1}^{Q_2}$  an.
- (b) Entscheiden Sie, ob  $Q_1 \sqsubseteq Q_2$  bzw.  $Q_2 \sqsubseteq Q_1$  gilt.
- (c) Gibt es einen Homomorphismus von  $Q_1$  auf  $Q_2$  bzw. einen Homomorphismus von  $Q_2$  auf  $Q_1$ ? Geben Sie je einen Homomorphismus an oder begründen Sie, warum er nicht existiert.

## Aufgabe 2:

(15+20 Punkte)

Sei k eine natürliche Zahl  $\geq 1$ . Das Datenbankschema S bestehe aus zwei Relationsnamen Rund S der Stelligkeit k. Zeigen Sie

(a) dass es eine SPC[S]-Anfrage  $Q_{\cap}$  gibt, so dass für alle  $\mathbf{I} \in inst(\mathbf{S})$  gilt:

$$[\![Q_\cap]\!](\mathbf{I}) \ = \ \mathbf{I}(R) \cap \mathbf{I}(S)$$

(b) dass es <u>keine</u> SPC[S]-Anfrage  $Q_{\cup}$  gibt, so dass für alle  $I \in inst(S)$  gilt:

$$\llbracket Q_{\cup} \rrbracket(\mathbf{I}) \ = \ \mathbf{I}(R) \cup \mathbf{I}(S).$$

Aufgabe 3: (15+15 Punkte)

(a) Zeigen Sie, dass jede Teilanfrage einer erfüllbaren SPC-Anfrage erfüllbar ist.

(b) Geben Sie, für das folgende Problem

ERFÜLLBARKEITSPROBLEM FÜR SPC-ANFRAGEN

Eingabe: Datenbankschema S, SPC[S]-Anfrage Q

Frage: Existiert eine Datenbank I vom Schema S, s.d.  $[Q](I) \neq \emptyset$ ?

einen Polynomialzeit-Algorithmus an!