





#### Bestätigung der Verhaltensregeln

Hiermit versichere ich, dass ich diese Klausur ausschließlich unter Verwendung der unten aufgeführten Hilfsmittel selbst löse und unter meinem Namen abgebe.

Unterschrift oder vollständiger Name, falls keine Stifteingabe verfügbar

### Einsatz und Realisierung von Datenbanksystemen

Klausur: IN2031 / Nachholklausur Datum: Dienstag, 29. September 2020

**Prüfer:** Prof. Dr. Alfons Kemper **Uhrzeit:** 08:00 – 09:30

#### Bearbeitungshinweise

- Diese Klausur umfasst 12 Seiten mit insgesamt 10 Aufgaben.
   Bitte kontrollieren Sie jetzt, dass Sie eine vollständige Angabe erhalten haben.
- Die Gesamtpunktzahl in dieser Prüfung beträgt 90 Punkte.
- Das Heraustrennen von Seiten aus der Prüfung ist untersagt.
- · Als Hilfsmittel sind zugelassen:
  - alle Vorlesungsmaterialien ("Open-Book")
  - ein analoges Wörterbuch Deutsch ↔ Muttersprache ohne Anmerkungen
- Mit \* gekennzeichnete Teilaufgaben sind ohne Kenntnis der Ergebnisse vorheriger Teilaufgaben lösbar.
- Es werden nur solche Ergebnisse gewertet, bei denen der Lösungsweg erkennbar ist. Auch Textaufgaben sind grundsätzlich zu begründen, sofern es in der jeweiligen Teilaufgabe nicht ausdrücklich anders vermerkt ist.
- Schreiben Sie weder mit roter/grüner Farbe noch mit Bleistift.
- Schalten Sie alle mitgeführten elektronischen Geräte vollständig aus, verstauen Sie diese in Ihrer Tasche und verschließen Sie diese.

Hörsaal verlassen von	bis	/	Vorzeitige Abgabe um
Tiorsaar veriasseri vori		,	Voizettige Abgabe ann







#### Aufgabe 1 Fehlerbehandlung (10 Punkte)

Sie verwenden ein Datenbanksystem mit Write-Ahead-Logging und der Strategie  $\neg force$  und steal. Die Datenbank verwaltet zwei Datenobjekte A und B mit einem Anfangswert von jeweils 1 (A = 1 und B = 1). Sie starten zwei Transaktionen  $T_1$  und  $T_2$  zum gleichen Zeitpunkt:

$T_1$	T <sub>2</sub>		
ВОТ	BOT		
$r(A, a_1)$	$r(B, b_2)$		
$r(B, b_1)$	$r(A, a_2)$		
$a_1 := a_1 + 1$	$b_2 := b_2 \cdot 10$		
$b_1 := b_1 + 1$	$a_2 := a_2 \cdot 5$		
$w(A, a_1)$	$w(B, b_2)$		
$w(B, a_2)$	$w(A, a_2)$		
COMMIT	COMMIT		

Während der Ausführung stürzt Ihre Datenbank ab. Sie wissen nicht, welche Transaktionen erfolgreich ausgeführt worden sind. Nehmen Sie an, die Datenbank erzeugt ausschließlich *serielle Historien*. Bevor Sie die Datenbank neu starten, durchsuchen Sie die Festplatte und stellen fest, dass *B* dort den Wert 20 hat, *A* den Wert 2. Auch nach einem Neustart mit erfolgreichem Wiederherstellungsprozess liefert die Datenbank für *A* den Wert 2.

b) Geben Sie d	as Log in <i>logischer</i> Protokollier	ung an. wie es zum Z	eitpunkt des Absturzes	auf der P
(A liegt auf Seit	e P_A und B auf Seite P_B). Gel eines Log-Eintrages: [LSN,TA,Pa	ben Sie nur die Log-E	inträge an, die sicher g	<mark>eschriebe</mark>
ninweis. Form 6	ines Log-Eintrages. [LSN, IA,Pa	geiD,Redo,Olido,Prev		/COIVIIVII I
c) Geben Sie di	e im Rahmen des Wiederanlauf	s erzeugten CLRs (co	mnensation log records)	auf Rasi
	an. Hinweis: Form eines CLR-E			





### Aufgabe 2 Historien (8 Punkte)

Gegeben seien die folgenden Konfliktoperationen:

$$w_1(x) < r_3(x)$$

$$w_3(x) < w_1(x)$$

$$r_2(x) < w_1(x)$$

$$r_2(x) < w_3(x)$$

Weiterhin ist bekannt, dass jede Transaktion direkt nach Ihrer letzten Konfliktoperation committed. Geben Sie für jede Eigenschaft an, ob sie von der Historie erfüllt wird und begründen Sie kurz.

a)* Serialisierbar (SR)	
b)* Rücksetzbar (RC)	
c)* Vermeidet kaskadierendes Zurücksetzen (ACA)	
d)* Strikt (ST)	
e)* Geben Sie eine mögliche Historie an.	
f)* Geben Sie an, ob die Historie durch 2PL erzeugt worden sein kann und begründen Sie kurz.	







### Aufgabe 3 k-Anonymität (10 Punkte)

Gegeben sei die Tabelle Noten mit Schema {[Name, Note]} einer statistischen Datenbank. Eine SQL-Schnittstelle erlaubt Ihnen auf aggregierte Werte der Tabelle zuzugreifen. Im SELECT-Teil sind nur COUNT und AVG zulässig. Anfragen, die weniger als vier Tupel betreffen, werden abgewiesen. having count(\*) > 4; Sie haben Kenntnis über folgende (benannte) Anfragen mit zugehörigem Ergebnis:

Name	Anfrage	avg	count
	<pre>SELECT AVG(Durschnittsnote), COUNT(*) FROM Noten</pre>	3.1	<u>5</u>
bestanden	<pre>SELECT AVG(Durschnittsnote), COUNT(*) FROM Noten WHERE Note &lt;= 4.0</pre>	2.75	41 besser als 2.0
naja	SELECT AVG(Durschnittsnote), COUNT(*) FROM Noten WHERE Note > 2.0	3.5	4

	en/-in zurückgibt.
b)* Wie I	autet die Note des besten Studenten?
a)* \//ia l	autet die Note des schlechtesten Studenten?
C) WIE I	auet die Note des schiechtesten Studenten:
d)* Reko	nstruieren Sie eine mögliche Datenbasis in SQL-92.
	able noten (Name text primary key, Note float);
insert i	nto noten (values







# Aufgabe 4 Datalog (11 Punkte)

Gegeben sei die Faktentabelle strecke eines Kursbuches:

%%strecke(Start,Ziel,Distanz) strecke(m,n,171). % München -> Nürnberg strecke(m,w,412). % München -> Wien strecke(m,s,223). % München -> Stuttgart strecke(s,f,203). % Stuttgart -> Frankfurt strecke(n,f,232). % Nürnburg -> Frankfurt strecke(f,d,229). % Frankfurt -> Düsseldorf	
Außerdem ist der rekursive Datalogausdruck erreichbarMuenchen gegeben, der alle von München erreichbaren Städte ausgibt.	
erreichbarMuenchen(m). erreichbarMuenchen(Stadt) :- erreichbarMuenchen(X),strecke(X,Stadt,_).	
a)* Demonstrieren Sie die <i>naive</i> Auswertung des Prädikats erreichbarMuenchen bis es terminiert.  Geben Sie jeden Schritt der Auswertung in einer Zeile an (Iteration und Tupelliste) z.B.: 0: m	0 1
	Щ
b)* Wann terminiert die <i>naive</i> Auswertung?	0
c)* Demonstrieren Sie die <i>semi-naive</i> Auswertung des Prädikats erreichbarMuenchen bis es terminiert.  Geben Sie jeden Schritt der Auswertung in einer Zeile an (Iteration und Tupelliste) z.B.: 0:m	0 1 2
d)* Wann terminiert die <i>semi-naive</i> Auswertung?	0
e)* Übersetzen Sie den Datalogausdruck erreichbarMuenchen in rekursives SQL. Nehmen Sie an, dass die Tabelle strecke mit den Spalten von, nach und distanz existiert.	0 1 2 3 4







### Aufgabe 5 Quorum-Consensus (7 Punkte)

Um Ausfallsicherheit zu garantieren ist ein Datenwert 'A' auf vier Rechnern verteilt. Jeder Rechner hält dabei eine vollständige Kopie von 'A' mit einem zugehörigen Wert und einer aufsteigend vergebenen Versionsnummer. Um Konsistenz zu garantieren wird das Quorum-Consensus-Verfahren eingesetzt. Dabei ist jedem Rechner ein Gewicht  $w_i(A)$  wie folgt zugewiesen:

Rechner	Kopie	Gewicht w <sub>i</sub> (A)	Wert	Version
R <sub>1</sub>	A <sub>1</sub>	3	1100	2
$R_2$	$A_2$	2	1100	2
$R_3$	$A_3$	1	1000	1
$R_4$	$A_4$	3	1000	1

ausreichend)!	s zugehörige minimale Lesequorum $Q_r(A)$ gewählt sein? Begründen Sie kurz (R
wenn Sie den ne	das Schreiben eines Wertes anhand eines selbstgewählten, minimalen Beispiels. euen Zustand als vier Dreier-Tupel (Rechner, Wert, Version) angeben. Beginn 00,2),(3,1000,1),(4,1000,1).
d) Wenn wir nun	einen weiteren Rechner $R_5$ für Kopie $A_5$ hinzufügen mit Gewicht 2, wie groß mu







#### Aufgabe 6 Assoziationsregeln (8 Punkte)

Gegeben sei eine Relation Einkaeufe:

CREATE TABLE einkaeufe(korb integer, artikel text);

Der folgende Aufruf einer Table-Function wertet den Apriori-Algorithmus aus mit minimalem Support 0,2 und minimaler Konfidenz 0,7.

SELECT \* FROM apriori((select korb, artikel from einkaeufe), 0.2, 0.7);

Das zugehörige Ergebnis der Assoziationsregeln (Links⇒Rechts) sieht wie folgt aus:

Links	Rechts	Support	Konfidenz
{}	{Banane}	0.8	0.8
{Keks}	{Banane}	0.4	1.0
{Milch}	{Banane}	0.2	1.0
{Milch}	{Keks}	0.2	1.0
{Banane,Milch}	{Keks}	0.2	1.0
{Keks,Milch}	{Banane}	0.2	1.0

a)* Wie viele verschiedene Körbe muss Einkaeufe mindestens enthalten, um auf den genannten Support zu kommen? (select count(distinct korb) from einkaeufe)	
b) Wie viele verschiedene Körbe davon müssen <i>Banane</i> enthalten?	
c) Wie viele verschiedene Körbe davon müssen auch <i>Keks</i> enthalten?	
d) Wie viele verschiedene Körbe davon müssen auch <i>Milch</i> enthalten?	
e)* Befüllen Sie in SQL-92 die leere Relation Einkaeufe zu den Assoziationsregeln passend minimal mit Tupeln.	Ш
insert into einkaeufe (values	



);

Seite leer



## Aufgabe 7 Window-Functions (10 Punkte)

Betrachten Sie den folgenden, fiktiven Ausschnitt aus der anonymisierten Tabelle Urlaubsrueckkehrer mit Schlüssel Reiseland und Tag (Tagesnummern fortlaufend ab Beginn der Tabelle).

Reiseland	Tag	Positiv	Negativ
Bulgarien	1	4	34
Bulgarien	2	3	10
Griechenland	1	12	50
Griechenland	2	9	63
Griechenland	3	13	59
Kroatien	1	9	42
Kroatien	3	7	45
:	:	:	:

Lösen Sie nachfolgende Teilaufgaben in SQL:2003.

	mittels Window-Functic I in Prozent, wobei der II.			
c)* Berechnen Sie r Urlaubsrückkehrerr	mittels Window-Function n.	ns für jeden Tag die	e drei Reiseländer r	nit den meisten posit







### Aufgabe 8 Hauptspeicher-Datenbanken (8 Punkte)

In dieser Aufgabe soll ein Adaptiver-Radix-Baum ART betrachtet werden, welcher alle 32-Bit-Integer im Bereich von 20218 (0x00 0x00 0x4E 0xFA) bis einschließlich 30000 (0x00 0x00 0x75 0x30) enthält. Der hierbei konstruierte ART verwendet keine Präfix-Kompression, somit besteht die Wurzel aus einem einzelnen Node4 mit einem einzigen Eintrag. Geben Sie nun für jede weitere Ebene des Baumes an, wie viele Knoten eines jeden Typs auf der entsprechenden Ebene vorliegen. Betrachten Sie dabei nur die endgültige Form des erstellten ART und dokumentieren Sie Ihre Vorgehensweise.

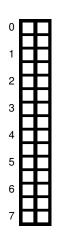
a)* Geben Sie für die zweite Ebene an, wie viele Knoten eines jeden Typs auf dieser Ebene vorliegen.	0
b) Geben Sie für die dritte Ebene an, wie viele Knoten eines jeden Typs auf dieser Ebene vorliegen. Hinweis: $0x4E = 78,0x75 = 117$	0 1 2
c) Geben Sie für die vierte Ebene an, wie viele Knoten eines jeden Typs auf dieser Ebene vorliegen. Hinweis: Betrachten Sie linken und rechten Randknoten gesondert, 0x30 = 48, 0xFA = 250, 0xFF = 255	0
	3
d)* Nennen Sie zwei allgemeine Vorteile des ART gegenüber eines auf binärer Suche basierenden B-Baums bei einer hinreichend großen Anzahl an Einträgen.	<b>⊞</b> °
	1 2







#### Aufgabe 9 XML und JSON (10 Punkte)

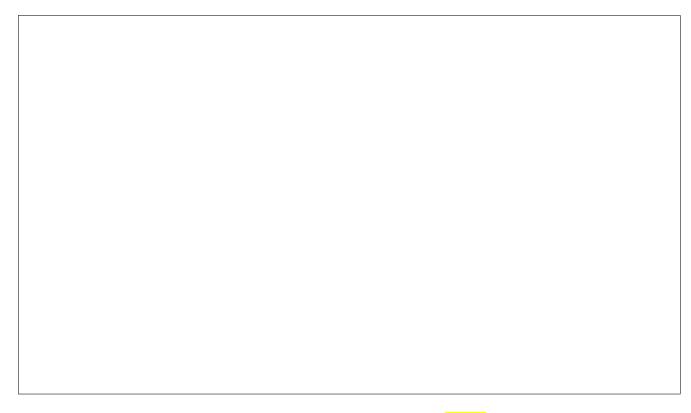


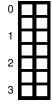
```
a)* Gegeben sei folgende XQuery-Anfrage:
```

```
for $x in (1,2) return
<sws semester="{$x}"> {
  for $s in doc('hoeren.xml')/uni/st
   return <person name = "{$s/name/text()}"> {
    let $v := tokenize($s/plan/sem[$x]/@vls," ")
    return sum(doc('hoeren.xml')/uni/vls/vl[@VNr=$v]/@SWS)
  } </person>
} </sws>
```

Erstellen Sie ein zu folgender Ausgabe passendes XML-Dokument hoeren.xml:

```
<sws semester="1">
    <person name="Josef"> 2 <person/>
    <person name="Max"> 3 <person/>
</sws>
<sws semester="2">
    <person name="Josef"> 5 <person/>
    <person name="Max"> 2 <person/>
</sws>
```





b)\* Gegeben sei folgende SQL-Anfrage: select doc->1->'Name' as Name, doc->1->'Raum' as Raum from uni\_json; Vervollständigen Sie nachfolgende insert-Anfrage auf einer anfangs leeren Relation uni\_json durch einen passenden JSON-Ausdruck, sodass die select-Anfrage das folgende Ergebnis liefert: Name Raum Max 02.11.060

insert into uni\_json (name, doc) values ('uni','

');







## Aufgabe 10 SPARQL (8 Punkte)

ex:scw ex:hatTitel "Schneewittchen"; ex:hatAutor ex:Platon; ex:erschienen 2004; ex:verlegtBei ex:verlag1.	
Drücken Sie die nachfolgenden Anfragen in SPARQL aus, wobei Ihre Anfragen auch auf anderen Ausprägungen der Datenbasis funktionieren sollen.	
a)* Bestimmen Sie zu jedem Autor die Anzahl seiner veröffentlichten Bücher.	
PREFIX ex: <http: maerchen.example.org=""></http:>	Ш
b)* Geben Sie die Titel aller Bücher des Verlags Wissenschaftsverlag aus.	
PREFIX ex: <http: maerchen.example.org=""></http:>	
	3
c)* Gegeben sei folgende Anfrage:	
PREFIX ex: <http: maerchen.example.org=""></http:> SELECT ?n WHERE {     ?v ex:sitz ?n.     ?b1 ex:velegtBei ?v.     ?b2 ex:velegtBei ?v.     FILTER (?b1 != ?b2) }	1 2
Geben Sie eine minimale Menge an Tripel an, die der Datenbasis hinzugefügt werden müssen, damit diese Anfrage ein nicht-leeres Ergebnis zurückgibt. Hinweis: Das Ungleichheitsprädikat wird im Webinterface nicht unterstüzt.	



Seite leer





Zusätzlicher Platz für Lösungen. Markieren Sie deutlich die Zuordnung zur jeweiligen Teilaufgabe. Vergessen Sie nicht, ungültige Lösungen zu streichen.

