

Einführung in Datenbanken

Übung 6: Logik in SQL, Join (Verbund)

Prof. Dr. Stefan Brass

PD Dr. Alexander Hinneburg

Martin-Luther-Universität Halle-Wittenberg

Wintersemester 2020/21

<http://www.informatik.uni-halle.de/~brass/db20/>

Inhalt

- 1 Hausaufgabe 4
- 2 Präsenzaufgabe 5
- 3 Verbund-Anfragen
- 4 Logische Analyse von Anfragen
- 5 Präsenzaufgabe

Hausaufgabe 4a

- Geben Sie alle Präsidenten (Name und Geburtsjahr) aus, die mindestens 8 Jahre Präsident waren.

Tipp: Die Anzahl Jahre als Präsident steht in der Spalte `years_serv` der Tabelle `president`.

- `president(pres_name, birth_year, years_serv, death_age, party, state_born→state)`

- Lösung:

```
select pres_name, birth_year
from president
where years_serv >= 8
```

pres_name	birth_year
Jefferson T	1743
⋮	⋮

Hausaufgabe 4b

- Geben Sie alle Staaten aus, deren erster Buchstabe "C" ist.
- `state(state_name, admin_entered, year_entered)`
- Lösung:

```
select state_name
from state
where state_name like 'C%'
```

state_name
Connecticut
California
Colorado

- `WHERE SUBSTRING(state_name from 1 for 1) = 'C'`

Standard-konform, aber nicht besonders portabel.

Hausaufgabe 4c

- Welcher Präsident (`pres_name`) hatte ein Hobby, das irgendwo `ball` in beliebiger Groß- und Kleinschreibung in der Bezeichnung hat (d.h. „`ball`“ oder „`Ball`“ oder noch andere Varianten sind eine Teilzeichenkette des Hobbys)? Nutzen Sie die Tabelle `pres_hobby`.
- `pres_hobby(pres_name→president, hobby)`
- Lösung:

```
select pres_name
from   pres_hobby
where  upper(hobby) like '%BALL%'
```

pres_name
Hoover H C
Kennedy J F

Hausaufgabe 4c: Alternativen

- Die in den Daten vorkommenden Hobbies sind:
 - „Medicine Ball“ (Hoover)
 - „Touch Football“ (Kennedy)
- Funktioniert im Beispiel-Zustand, gibt aber Punktabzug:

```
SELECT pres_name
FROM   pres_hobby
WHERE  hobby LIKE '%ball%' OR hobby LIKE '%Ball%'
```

Es ist zwar plausibel, dass das tatsächlich alle vorkommenden Schreibweisen sind, aber die Aufgabe forderte „in beliebiger Groß- und Kleinschreibung“.

- Funktioniert im Beispiel-Zustand, gibt aber Punktabzug:

```
SELECT pres_name
FROM   pres_hobby
WHERE  UPPER(hobby) LIKE UPPER('%ball')
```

Hier werden nur Hobbies betrachtet, die auf „ball“ enden.

Hausaufgabe 4d

- Geben Sie alle Präsidenten aus, deren Alter bei der Eheschließung um mehr als 10 Jahre größer war, als das ihrer Braut („spouse“).

Nutzen Sie die Tabelle `pres_marriage`. Geben Sie den Namen der Ehepartnerin und die beiden Alter mit aus.

- `pres_marriage`(pres_name→president, spouse_name,
pr_age, sp_age,
nr_children, mar_year)
- Lösung:

```
select pres_name, spouse_name, pr_age, sp_age
from   pres_marriage
where  pr_age > sp_age + 10
```

pres_name	spouse_name	pr_age	sp_age
Madison J	Todd D D P	43	26
⋮	⋮	⋮	⋮

Hausaufgabe 4d: Alternativen

- Alle üblichen mathematischen Umformungen der Bedingung sind möglich:

```
SELECT pres_name, spouse_name, pr_age, sp_age
FROM   pres_marriage
WHERE  pr_age - sp_age > 10
```

- Ebenso:

```
WHERE  sp_age < pres_age - 10
```

- Dagegen führen

- $pr_age \geq sp_age + 10$
- $pr_age - sp_age \geq 10$

zum Punktabzug.

In der Aufgabe stand „um mehr als 10 Jahre“.

Hausaufgabe 4e

- Geben Sie alle Bundesstaaten aus, deren Namen aus genau vier Zeichen besteht.

Nutzen Sie die Tabelle `state`.

- `state(state_name, admin_entered, year_entered)`
- Lösung:

```
select state_name
from   state
where  length(state_name) = 4
```

state_name
Ohio
Iowa
Utah

Hausaufgabe 4e: Bonusaufgabe

- Sie bekommen einen Extrapunkt, wenn Sie erklären können, warum die Bedingung `state_name like '____'` nicht funktioniert.
Schreiben Sie diese Erklärung bitte als SQL-Kommentar dazu (falls Sie ein Semikolon schreiben, bitte erst nach dem Kommentar).
- `like '___'` funktioniert nicht, da `state_name` als `character(17)` definiert ist, und somit jeder Staatname die Länge 17 hat, mit Leerzeichen aufgefüllt.
- `LIKE` verwendet die „Non-Padded“ Vergleichssemantik, d.h. Leerzeichen am Ende der Zeichenkette sind signifikant.
- Folgende Bedingung würde funktionieren:

```
WHERE TRIM(state_name) LIKE '____'
```

Inhalt

- 1 Hausaufgabe 4
- 2 Präsenzaufgabe 5**
- 3 Verbund-Anfragen
- 4 Logische Analyse von Anfragen
- 5 Präsenzaufgabe

Präsenzaufgabe: System-Katalog (1)

- Der Systemkatalog eines DBMS enthält „Metadaten“, also „Daten über Daten“, und insbesondere das DB-Schema.
Das „Information Schema“ ist Teil des SQL-Standards.
PostgreSQL hat daneben noch seinen eigentlichen „nativen“ Systemkatalog.
- In der Tabelle `information_schema.columns` sind alle Spalten von allen Tabellen der Datenbank eingetragen.
[\[https://www.postgresql.org/docs/9.3/infoschema-columns.html\]](https://www.postgresql.org/docs/9.3/infoschema-columns.html)
- Schreiben Sie eine Anfrage, die alle Spalten liefert von einem Typ `numeric(p,s)` mit Nachkommastellen ($s \neq 0$) und höchstens 4 Dezimalstellen ($p \leq 4$).
Spalten: `data_type` („numeric“), `numeric_precision` (p), `numeric_scale` (s).
- Geben Sie `table_schema`, `table_name`, `column_name` und den Datentyp aus, z.B. `NUMERIC(4,1)`.

Die String-Konkatenation `||` kann auch auf Zahlen angewendet werden.

Präsenzaufgabe: System-Katalog (2)

- Erwartetes Ergebnis:

table_schema	table_name	column_name	datentyp
student...	bewertungen	punkte	NUMERIC(4,1)
sakila_public	film	rental_rate	NUMERIC(4,2)
sakila_public	film_list	price	NUMERIC(4,2)
sakila_public	nicer_...	price	NUMERIC(4,2)

[https://dbs.informatik.uni-halle.de/edb?pgsql=db&username=student_gast&db=postgres&ns=]

Die Zugangsdaten unserer Installation stehen in StudIP, Reiter „Adminer“.

- Anfragen müssen nicht nur mit dem aktuellen Zustand funktionieren, sondern mit beliebigen DB-Zuständen.
- Sie können sich also nicht darauf verlassen, dass alle Ergebnis-Typen `numeric(p,s)` die Bedingung $p = 4$ erfüllen. Die Bedingung der Aufgabe ist $p \leq 4$.

Präsenzaufgabe: System-Katalog (3)

- Lösung:

```
SELECT table_schema, table_name, column_name,  
       'NUMERIC(' || numeric_precision || ',' ||  
         numeric_scale || ')' AS DATENTYP  
FROM   information_schema.columns  
WHERE  data_type = 'numeric'  
AND    numeric_scale >= 1  
AND    numeric_precision <= 4;
```

- Alternativen:

- Die Reihenfolge der drei Bedingungen unter WHERE ist egal:
AND ist kommutativ und assoziativ.
- ... (Fortsetzung auf nächsten sechs Folien)

Präsenzaufgabe: System-Katalog (4)

- Bedingung der Musterlösung:

```
WHERE data_type = 'numeric'  
AND   numeric_scale >= 1  
AND   numeric_precision <= 4;
```

- Alternativen, Forts.:

- Unter der Voraussetzung, dass `numeric_scale` eine ganze Zahl ist (ist es), ist `numeric_scale > 0` äquivalent zu `numeric_scale >= 1`.
- Unter der Voraussetzung, dass `numeric_scale` eine nicht-negative ganze Zahl ist (auch gegeben), ist auch `numeric_scale <> 0` äquivalent zu `numeric_scale >= 1`.

Oracle erlaubt z.B. -3, um die Zahl in Tausendern zu speichern (nicht standard-konform, nicht portabel).

Präsenzaufgabe: System-Katalog (5)

- Bedingung der Musterlösung:

```
WHERE data_type = 'numeric'  
AND   numeric_scale >= 1  
AND   numeric_precision <= 4;
```

- Alternativen, Forts.:

- Wenn man wüßte, dass `numeric_scale` nur dann nicht Null ist, wenn `data_type = 'numeric'` ist, könnte man die Bedingung `data_type = 'numeric'` weglassen.

Die Bedingung `numeric_scale >= 1` würde dann die Bedingung `data_type = 'numeric'` logisch implizieren, d.h. `data_type = 'numeric'` wäre immer wahr, wenn `numeric_scale >= 1` wahr ist. Dann wäre es überflüssig, die Bedingung über den Datentyp explizit zu fordern. Einzig anderer Kandidat wohl `DECIMAL(p,s)`. PostgreSQL übersetzt das automatisch in `NUMERIC(p,s)`. Andere Systeme eventuell nicht.

Präsenzaufgabe: System-Katalog (6)

Weitere Alternativen:

- Korrekt, Klammern überflüssig, NOT interessant:

```
WHERE (data_type = 'numeric')
AND   (numeric_precision <= 4)
AND   NOT (numeric_scale = 1)
```

- Nicht standard-konform (man muss <> schreiben), aber recht portabel:

```
numeric_scale != 0
```

- Warum Mustervergleich, wenn es ein einfacher Gleichheitstest tut?

```
data_type LIKE 'numeric'
```

In einer Abgabe stand das sogar mit „SIMILAR TO“.

Präsenzaufgabe: System-Katalog (7)

Alternativen für Ausgabeterme unter SELECT:

- `CONCAT(UPPER(data_type), '(' , numeric_precision, ', ', numeric_scale, ')')`

AS DATENTYP

- `CONCAT` ist nicht im SQL-Standard

Das Information Schema soll aber gerade ein Standard sein (DBMS-unabhängig). Dann auch Anfrage standard-konform?

- PostgreSQL versteht `||` und `CONCAT(...)`.

- MariaDB 5.5.68 (und auch MySQL) verstehen `||` als logischen Operator (Alternative zu `OR`).

`SELECT 'a' || 'b'` liefert 0 in MariaDB/MySQL. Die Strings werden automatisch im Typ angepasst. Erst mit `show warnings (\W)` bekommt man Warnungen. MariaDB/MySQL hat ein Information Schema, konvertiert `numeric` aber zu `decimal`.

Präsenzaufgabe: System-Katalog (8)

- Interessante Formatierung:

```
SELECT table_schema,  
       table_name,  
       column_name,  
       'NUMERIC'  
       || '('  
       || numeric_precision  
       || ','  
       || numeric_scale  
       || ')' AS Datentyp  
FROM   columns -- siehe nächste Folie  
WHERE  data_type = 'numeric'  
       AND numeric_precision <= 4  
       AND numeric_scale <> 0
```

Präsenzaufgabe: System-Katalog (9)

- In einigen Abgaben wurde „`columns`“ statt „`information_schema.columns`“ geschrieben.
- PostgreSQL hat einen Schema-Suchpfad, den man so setzen könnte, dass auch das `information_schema` durchsucht wird, wenn eine Relation keine explizite Schema-Angabe hat.

```
SET search_path TO information_schema,public;
```

Adminer vergisst das aber gleich wieder (gilt für Sitzung).
- Das ist aber nicht der Default, und man erhält:
ERROR: relation "columns" does not exist.
- Man kann den Suchpfad anzeigen mit:

```
SHOW search_path;
```
- Das ist alles ganz PostgreSQL-spezifisch.

Inhalt

- 1 Hausaufgabe 4
- 2 Präsenzaufgabe 5
- 3 Verbund-Anfragen**
- 4 Logische Analyse von Anfragen
- 5 Präsenzaufgabe

Einfache SQL-Anfragen, Stufe 4 (1)

- Einfache SQL-Anfragen, Stufe 4: Mehrere Tabellen („Join“):

```
SELECT <Wertausdruck>, ..., <Wertausdruck>
FROM   <Tabelle> <Variable>, ..., <Tabelle> <Variable>
WHERE  <Bedingung>
```

Die Variablen sind „Tupelvariablen“, laufen also über den Zeilen (Tupeln) der zugehörigen Tabelle.

- Die Bedingung enthält normalerweise (AND-verknüpft mit dem Rest) eine „Verbundbedingung“:

```
<Variable1>.<Attribut1> = <Variable2>.<Attribut2>
```

- In den meisten Fällen handelt es sich um Schlüssel und Fremdschlüssel,

```
<Variable1>.<Fremdschlüssel> = <Variable2>.<Schlüssel>
```

Einfache SQL-Anfragen, Stufe 4 (2)

- Wenn Schlüssel und Fremdschlüssel aus mehreren Spalten bestehen, so müssen sie **AND**-verknüpft gleichgesetzt werden.
- Beispiel:
 - **BEWERTUNGEN**(SID→STUDENTEN,
(ATYP,ANR)→AUFGABEN, PUNKTE)
 - FROM-Klausel:
FROM BEWERTUNGEN B, AUFGABEN A
 - Es gibt also eine Tupelvariable B über BEWERTUNGEN,
und eine Tupelvariable A über AUFGABEN.
 - Verbund-Bedingung:
WHERE B.ATYP = A.ATYP AND B.ANR = A.ANR
 - Natürlich kann die WHERE-Bedingung außerdem noch
weitere Teilbedingungen enthalten.

Einfache SQL-Anfragen, Stufe 4 (3)

- Wenn man die Join-Bedingung vergisst, erhält man oft viel zu große Antworten.
- Häufig sind auch viele Duplikate dabei.
- Theoretisch geht SQL alle möglichen Variablenbelegungen durch.
 - Wenn man zwei Tabellen unter FROM angibt, T_1 mit n Zeilen, und T_2 mit m Zeilen, sind das $n * m$ Variablenbelegungen.
 - Daraus muss man die „interessanten“ Variablenbelegungen über die WHERE-Bedingung herausfiltern.
 - Für jede Variablenbelegung, die übrig bleibt, wird eine Ausgabe-Zeile entsprechend der SELECT-Klausel erzeugt.

Inhalt

- 1 Hausaufgabe 4
- 2 Präsenzaufgabe 5
- 3 Verbund-Anfragen
- 4 Logische Analyse von Anfragen**
- 5 Präsenzaufgabe

Beispiel-Datenbank

STUDENTEN

<u>SID</u>	<u>VORNAME</u>	<u>NACHNAME</u>	<u>EMAIL</u>
101	Lisa	Weiss	...
102	Michael	Grau	NULL
103	Daniel	Sommer	...
104	Iris	Winter	...

AUFGABEN

<u>ATYP</u>	<u>ANR</u>	<u>THEMA</u>	<u>MAXPT</u>
H	1	ER	10
H	2	SQL	10
Z	1	SQL	14

BEWERTUNGEN

<u>SID</u>	<u>ATYP</u>	<u>ANR</u>	<u>PUNKTE</u>
101	H	1	10
101	H	2	8
101	Z	1	12
102	H	1	9
102	H	2	9
102	Z	1	10
103	H	1	5
103	Z	1	7

Logische Analyse von Anfragen (1)

1. `SELECT VORNAME, NACHNAME
FROM STUDENTEN
WHERE VORNAME = 'Tim' OR VORNAME = 'Tina'`
2. `SELECT VORNAME, NACHNAME
FROM STUDENTEN
WHERE NOT(VORNAME <> 'Tim' OR VORNAME <> 'Tina')`

Kreuzen Sie die erste zutreffende Antwort an:

- A. Die Anfragen liefern immer die gleiche Antwort (äquivalent).
- B. Bis auf Duplikate die gleiche Antwort.
- C. Anfrage 1 liefert immer \emptyset (inkonsistent).
- D. Anfrage 2 liefert immer \emptyset (inkonsistent).
- E. Keine der Aussagen trifft zu.

Logische Analyse von Anfragen (2)

1.

```
SELECT S.SID -- Spaltenüberschrift ist SID
FROM   STUDENTEN S, BEWERTUNGEN B
WHERE  S.SID=B.SID AND B.ATYP='H' AND B.ANR=1
```
2.

```
SELECT SID
FROM   BEWERTUNGEN
WHERE  ANR = 1 AND ATYP = 'H'
```

Kreuzen Sie die erste zutreffende Antwort an:

- A. Die Anfragen liefern immer die gleiche Antwort (äquivalent).
- B. Bis auf Duplikate die gleiche Antwort.
- C. Anfrage 1 liefert immer \emptyset (inkonsistent).
- D. Anfrage 2 liefert immer \emptyset (inkonsistent).
- E. Keine der Aussagen trifft zu.

Logische Analyse von Anfragen (3)

1.

```
SELECT B.SID
FROM BEWERTUNGEN B, STUDENTEN S
WHERE B.ATYP = 'H' AND B.ANR = 1
```
2.

```
SELECT SID
FROM BEWERTUNGEN
WHERE ANR = 1 AND ATYP = 'H'
```

Kreuzen Sie die erste zutreffende Antwort an:

- A. Die Anfragen liefern immer die gleiche Antwort (äquivalent).
- B. Bis auf Duplikate die gleiche Antwort.
- C. Anfrage 1 liefert immer \emptyset (inkonsistent).
- D. Anfrage 2 liefert immer \emptyset (inkonsistent).
- E. Keine der Aussagen trifft zu.

Logische Analyse von Anfragen (4)

1. `SELECT S.NACHNAME`
`FROM STUDENTEN S, BEWERTUNGEN B`
`WHERE S.VORNAME = 'Lisa'`
2. `SELECT NACHNAME`
`FROM STUDENTEN`
`WHERE VORNAME = 'Lisa'`

Kreuzen Sie die erste zutreffende Antwort an:

- A. Die Anfragen liefern immer die gleiche Antwort (äquivalent).
- B. Bis auf Duplikate die gleiche Antwort.
- C. Anfrage 1 liefert immer \emptyset (inkonsistent).
- D. Anfrage 2 liefert immer \emptyset (inkonsistent).
- E. Keine der Aussagen trifft zu.

Logische Analyse von Anfragen (5)

1.

```
SELECT B.SID, A.ANR AS NR
FROM   BEWERTUNGEN B, AUFGABEN A
WHERE  B.ATYP = A.ATYP AND A.ATYP = 'H'
AND    A.ANR = B.ANR AND B.PUNKTE = A.MAXPT
```
2.

```
SELECT Y.SID, X.ANR AS NR
FROM   AUFGABEN X, BEWERTUNGEN Y
WHERE  X.MAXPT = Y.PUNKTE
AND    X.ATYP='H' AND Y.ATYP='H' AND X.ANR=Y.ANR
```

Kreuzen Sie die erste zutreffende Antwort an:

- A. Die Anfragen liefern immer die gleiche Antwort (äquivalent).
- B. Bis auf Duplikate die gleiche Antwort.
- C. Anfrage 1 liefert immer \emptyset (inkonsistent).
- D. Anfrage 2 liefert immer \emptyset (inkonsistent).
- E. Keine der Aussagen trifft zu.

Logische Analyse von Anfragen (6)

1.

```
SELECT A.ANR, A.THEMA
FROM   AUFGABEN A
WHERE  A.ATYP = 'H'
```
2.

```
SELECT DISTINCT A.ANR, A.THEMA
FROM   AUFGABEN A, BEWERTUNGEN B
WHERE  A.ATYP = B.ATYP AND B.ATYP = 'H'
```

Kreuzen Sie die erste zutreffende Antwort an:

- A. Die Anfragen liefern immer die gleiche Antwort (äquivalent).
- B. Bis auf Duplikate die gleiche Antwort.
- C. Anfrage 1 liefert immer eine Teilmenge von Anfrage 2 (\subseteq).
- D. Anfrage 1 liefert immer eine Obermenge von Anfrage 2 (\supseteq).
- E. Keine der Aussagen trifft zu.

Logische Analyse von Anfragen (7)

1.

```
SELECT VORNAME, NACHNAME
FROM   STUDENTEN
WHERE  VORNAME = 'Lisa'
```
2.

```
SELECT 'Lisa' AS VORNAME, NACHNAME
FROM   STUDENTEN
WHERE  NOT 1=0 AND 'Lisa' = VORNAME
```

Kreuzen Sie die erste zutreffende Antwort an:

- A. Die Anfragen liefern immer die gleiche Antwort (äquivalent).
- B. Bis auf Duplikate die gleiche Antwort.
- C. Anfrage 1 liefert immer eine Teilmenge von Anfrage 2 (\subseteq).
- D. Anfrage 1 liefert immer eine Obermenge von Anfrage 2 (\supseteq).
- E. Keine der Aussagen trifft zu.

Inhalt

- 1 Hausaufgabe 4
- 2 Präsenzaufgabe 5
- 3 Verbund-Anfragen
- 4 Logische Analyse von Anfragen
- 5 Präsenzaufgabe**

Präsenzaufgabe: System-Katalog (1)

- Es sind alle Tabellen gesucht, die in Fremdschlüsseln die Tabelle `studenten` referenzieren.
Es soll hier der „native“ Systemkatalog von PostgreSQL genutzt werden.
- Tabellen sind in `pg_catalog.pg_class` eingetragen.
Wir benötigen nur die Spalten `relname` (Name der Tabelle) und `oid` (Interne Nummer, Object-ID).
[\[https://www.postgresql.org/docs/9.1/catalog-pg-class.html\]](https://www.postgresql.org/docs/9.1/catalog-pg-class.html)
- Constraints stehen in `pg_catalog.pg_constraint`.
[\[https://www.postgresql.org/docs/9.1/catalog-pg-constraint.html\]](https://www.postgresql.org/docs/9.1/catalog-pg-constraint.html)
 - `conrelid`: OID der Tabelle mit diesem Constraint.
Den Namen dieser Tabelle sollen Sie ausgeben.
 - `contype`: Art des Constraints, z.B. `'f'` für Fremdschlüssel.
 - `confrelid`: OID der referenzierten Tabelle.

Dies soll die Tabelle `studenten` sein.

Präsenzaufgabe: System-Katalog (2)

- Erwartetes Ergebnis:

```
relname
```

```
bewertungen
```

[https://dbs.informatik.uni-halle.de/edb?pgsql=db&username=student_gast&db=postgres&ns=]

Die Zugangsdaten unserer Installation stehen in StudIP, Reiter „Adminer“.

- `bewertungen(sid→studenten, (atyp, anr)→aufgaben, punkte)`
- Anfragen müssen nicht nur mit dem aktuellen Zustand funktionieren, sondern mit beliebigen DB-Zuständen.
- Das Schema „`pg_catalog`“ wird immer zuerst durchsucht, wenn es nicht explizit in `search_path` ist.

D.h. man kann sich den Schema-Präfix bei diesen Katalog-Tabellen sparen.

Präsenzaufgabe: System-Katalog (3)

Tipps:

- Wenn Sie

```
SELECT * FROM pg_class
```

eingeben, wird die Spalte `oid` nicht angezeigt.

Sie ist eine spezielle interne Spalte (ein wenig versteckt).

- Es gibt diese Spalte aber. Z.B. funktioniert Folgendes:

```
SELECT stud.oid  
FROM   pg_class stud  
WHERE  stud.relname = 'studenten'
```

- Beim Verbund müssen die Spaltennamen nicht identisch sein, z.B. funktioniert

```
fk.confrelid = stud.oid
```

wenn `fk` eine Tupelvariable über `pg_constraint` ist.