



## Informationssysteme SS 2002

### Übung 4

### Beispiellösung

#### Aufgabe 2: Abbildung von SQL auf TRK und RA

Geben Sie für die folgenden SQL-Anfragen auf der Musikdatenbank äquivalente Formulierungen in der Relationenalgebra und dem sicheren Tupelrelationenkalkül an.

```
a) Select  D.DiskTitel
   From    Disk D
   Where   D.DiskID In
           ( Select M.DiskID From Musikstück M
             Where M.Titel = 'I love you'
             And  M.DiskID In
                 ( Select I.DiskID  From Interpret I
                   Where I.Instrument = 'Triangel'
                   And I.StückID = M.StückID ) )
```

Die intuitive Bedeutung der Anfrage ist:

Auf welchen CDs ist ein Stück "I love you" mit einer Triangel zu hören?

RA:  $\pi[\text{DiskTitel}]$   
 $((\text{Disk}) \times | \sigma[\text{Titel} = \text{'I love you'}](\text{Musikstück}) \times | \sigma[\text{Instrument} = \text{'Triangel'}](\text{Interpret}))$

TRK:  $\{d.\text{DiskTitel} \mid d \in \text{Disk} \wedge$   
 $\exists m (m \in \text{Musikstück} \wedge m.\text{Titel} = \text{'I love you'} \wedge m.\text{DiskID} = d.\text{DiskID} \wedge$   
 $\exists i (i \in \text{Interpret} \wedge i.\text{Instrument} = \text{'Triangel'} \wedge i.\text{DiskID} = d.\text{DiskID} \wedge$   
 $i.\text{StückID} = m.\text{StückID}))\}$

```
b) Select  D.DiskTitel
   From    Disk D
   Where   D.Preis < 20
   And     Exists
           ( Select *
             From  Interpret I
             Where I.Instrument = 'Sitar'
             And  I.DiskID = D.DiskID )
   And     Not Exists
           ( Select *
             From  Musikstück M
             Where M.Länge > 5
             And  M.DiskID = D.DiskID )
```

Die intuitive Bedeutung der Anfrage ist:

Auf welchen CDs unter 20 DM ist eine Sitar zu hören und kein einziges Stück länger als 5 Minuten?

RA:  $\pi[\text{DiskTitel}] ( \sigma[\text{Preis} < 20] (\text{Disk}) \times \sigma[\text{Instrument} = \text{'Sitar'}] (\text{Interpret}) - \sigma[\text{Länge} > 5] (\text{Disk} \times \text{Musikstück}))$

TRK:  $\{d.\text{DiskTitel} \mid d \in \text{Disk} \wedge d.\text{Preis} < 20 \wedge \exists i (i \in \text{Interpret} \wedge i.\text{Instrument} = \text{'Sitar'} \wedge i.\text{DiskID} = d.\text{DiskID}) \wedge \neg \exists m (m \in \text{Musikstück} \wedge m.\text{Länge} > 5 \wedge m.\text{DiskID} = d.\text{DiskID})\}$   
ist unsicher, also

```
c) Select  D.DiskTitel
From      Disk D
Where     D.DiskID = All ( Select M.DiskID
                          From  Musikstück M, Person P, Interpret I, Autor A
                          Where (M.StückID = I.StückID Or M.StückID = A.StückID)
                          And   (P.PID = I.PID Or P.PID = A.PID)
                          And   P.Nationalität = 'Luxemburg' )
```

Die intuitive Bedeutung der Anfrage ist:

Gibt es eine einzige CD, an der ein Luxemburger beteiligt ist (als Interpret oder Komponist oder Dirigent oder ...)?

Falls ja, gib diese CD aus.

Falls es mehrere CDs mit Luxemburgern gibt, gib die leere Menge aus.

Falls es überhaupt keine CDs mit Luxemburgern gibt (das Ergebnis der Subquery also leer ist), gib alle CDs aus.

RA: M := Musikstück;  
I := Interpret;  
A := Autor;  
P := Person;

$\pi[\text{DiskTitel}] ($   
 $\pi[\text{DiskID}] (\text{Disk})$   
 $-$   
 $\pi[\text{Disk.DiskID}] ( \sigma[\text{M.DiskID} \neq \text{Disk.DiskID}]$   
 $( \sigma[\text{Nationalität} = \text{'Luxemburg'} \wedge$   
 $(\text{M.StückID} = \text{I.StückID} \vee \text{M.StückID} = \text{A.StückID}) \wedge$   
 $(\text{P.PID} = \text{I.PID} \vee \text{P.PID} = \text{A.PID}) ]$   
 $(\text{M} \times \text{P} \times \text{I} \times \text{A} \times \text{Disk}))$   
 $)$

TRK:  $\{d.\text{DiskTitel} \mid d \in \text{Disk} \wedge \forall m (m \in \text{Musikstück} \Rightarrow \exists m \exists p \exists i \exists a (m \in \text{Musikstück} \wedge p \in \text{Person} \wedge i \in \text{Interpret} \wedge a \in \text{Autor} \wedge p.\text{Nationalität} = \text{'Luxemburg'} \wedge (p.\text{PID} = i.\text{PID} \vee p.\text{PID} = a.\text{PID}) \wedge (m.\text{StückID} = i.\text{StückID} \vee m.\text{StückID} = a.\text{StückID})))\}$

---

### Formale Herleitung der Semantik

(Dieser formale Teil wurde bei der Lösung eigentlich nicht erwartet und dient hier der zusätzlichen Illustration.)

a1)

sql2trc [Select...From D Where D.DiskID In  
(Select...From M Where M.Titel=...And M.DiskID In  
(Select...From I Where I.Instrument=...And I.StückID=...))]  
  
= {d.DiskTitel | d in D and exists m ( m in M and d.DiskID=m.DiskID and  
sql2trc' [M.Titel=... And  
M.DiskID In (Select...From I Where I.Instrument=...And I.StückID=...))}]  
  
= {d.DiskTitel | d in D and exists m ( m in M and d.DiskID=m.DiskID and m.Titel=... and  
exists i (i in I and m.DiskID=i.DiskID  
and sql2trc'[I.Instrument=...And I.StückID=...]))}  
  
= {d.DiskTitel | d in D and exists m ( m in M and d.DiskID=m.DiskID and m.Titel=... and  
exists i (i in I and m.DiskID=i.DiskID and i.Instrument=... and i.StückID=...))}

a2)

sql2ra [Select...From D Where D.DiskID In  
(Select...From M Where M.Titel=...And M.DiskID In  
(Select...From I Where I.Instrument=...And I.StückID=...))]  
  
= pi[D.DiskTitel] (sql2ra'[Where D.DiskID In  
(Select...From M Where M.Titel=...And M.DiskID In  
(Select...From I Where I.Instrument=...And I.StückID=...))] (D)  
  
= pi[D.DiskTitel] (sql2ra'[Where M.Titel=... And M.DiskID In  
(Select...From I Where I.Instrument=...And I.StückID=...)]  
(sigma[D.DiskID=M.DiskID] (D x M)))  
  
= pi[D.DiskTitel] (sigma[M.Titel=...]  
(sql2ra'[Where I.Instrument=... And I.StückID=...]  
(sigma[M.DiskID=I.DiskID] (sigma[D.DiskID=M.DiskID] (D x M) x I))))  
  
= pi[D.DiskTitel] (sigma[M.Titel=...]  
(sigma[I.Instrument=... and I.StückID=...]  
(sigma[M.DiskID=I.DiskID] (sigma[D.DiskID=M.DiskID] (D x M) x I))))

b1)

sql2trc [Select...From D Where D.Preis<...And  
Exists (Select...From I Where I.Instrument=...And I.DiskID=...) And  
Not Exists (Select...From M Where M.Länge>...And M.DiskID=...)]  
  
= {d.DiskTitel | d in D and d.Preis<... and  
exists i (i in I and i.instrument=... and i.DiskID=...) and  
not exists m (m in M and m.Länge>... and m.DiskID=...)}  
  
b2)

sql2ra [Select...From D Where D.Preis<...And  
Exists (Select...From I Where I.Instrument=...And I.DiskID=...) And

Not Exists (Select...From M Where M.Länge>...And M.DiskID=...)]

= pi[D.DiskTitel] (sql2ra'[D.Preis<... And  
Exists (Select...From I Where I.Instrument=...And I.DiskID=...) And  
Not Exists (Select...From M Where M.Länge>...And M.DiskID=...)] (D))

= pi[D.DiskTitel] (sigma[D.Preis<...](D) intersect  
sql2ra'[Exists (Select...From I Where I.Instrument=...And I.DiskID=...) And  
Not Exists (Select...From M Where M.Länge>...And M.DiskID=...)] (D))

= pi[D.DiskTitel] (sigma[D.Preis<...](D) intersect  
sql2ra'[I.Instrument=...And I.DiskID=...And  
Not Exists (Select...From M Where M.Länge>...And M.DiskID=...)] (D x I))

= pi[D.DiskTitel] (sigma[D.Preis<...](D) intersect  
pi[sch(D)](sigma[I.Instrument=...and I.DiskID=...] (D x I)) intersect  
pi[sch(D)]((D x I) minus  
pi[sch(D x I)](sigma[M.Länge>...And M.DiskID=...](D x I x M))))

c1)  
sql2trc [Select...From D Where D.DiskID =All (Select M.DiskID From M,P,I,A Where cond)]

= {d.DiskTitel | d in D and forall m  
(m in M => (d.DiskID=m.DiskID and  
exists m,p,i,a  
(m in M and p in P and i in I and a in A and sql2trc'[cond]))}}

mit  
sql2trc'[cond] = (m.StückID=i.StückID or M.StückID=a.StückID) and  
(p.PID=i.PID or p.PID=a.PID) and p.Nationalität='Luxemburg'

c2)  
sql2ra [Select...From D Where D.DiskID =All (Select M.DiskID From M,P,I,A Where cond)]

= pi[D.DiskTitel] ( sql2ra'[=All (Select M.DiskID From M,P,I,A Where cond)] (D))

= pi[D.DiskTitel] ( sql2ra'-[<>Any (Select M.DiskID From M,P,I,A Where cond)] (D))

= pi[D.DiskTitel] ( D minus  
pi[sch(D)] (sql2ra'-[<>Any (Select M.DiskID From M,P,I,A Where cond)](D)) )

= pi[D.DiskTitel] ( D minus  
pi[sch(D)] (sql2ra'[cond] (sigma[D.DiskID<>M.DiskID](D x M x P x I x A)))) )

mit  
sql2ra'[cond](expr) = sigma[(M.StückID=I.StückID or M.StückID=A.StückID) and  
(P.PID=I.PID or P.PID=A.PID) and P.Nationalität='Luxemburg'] (expr)

## Aufgabe 2: SQL Abfragen

Betrachten Sie die vereinfachte Universitätsdatenbank mit Informationen über Fachbereiche, Dozenten, Lehrangebote, Studenten und Prüfungen. Das Schema der Datenbank (mit Beispielausprägungen) ist unten aufgeführt (Primärschlüssel sind unterstrichen):

**Departments** (DName, Chair):

| <u>DName</u>           | Chair       |
|------------------------|-------------|
| Computer Science       | Bob Smith   |
| Electrical Engineering | John Miller |
| ...                    | ...         |

**Teachers** (TName, Office, Phone, DName):

| <u>TName</u>  | Office | Phone  | DName                  |
|---------------|--------|--------|------------------------|
| Bob Smith     | 122    | 4819   | Computer Science       |
| Mary Taylor   | 245    | 4716   | Computer Science       |
| John Miller   | 312    | 223322 | Electrical Engineering |
| Mike Franklin | 444    | 4545   | Electrical Engineering |
| ...           | ...    | ...    | ...                    |

**Courses** (CNo, Title, Semester, Room, Schedule, Lecturer):

| <u>CNo</u> | Title                  | Semester    | Room | Schedule | Lecturer      |
|------------|------------------------|-------------|------|----------|---------------|
| 1          | Database Systems       | Summer 2001 | 322  | ...      | Mary Taylor   |
| 2          | Wireless Communication | Winter 2001 | 455  | ...      | John Miller   |
| 3          | Wireless Communication | Summer 2002 | 455  | ...      | Mike Franklin |
| ...        | ...                    | ...         | ...  | ...      | ...           |

**Students** (SNo, SName, Address, Major, Minor)

| <u>SNo</u> | SName        | Address | Major                  | Minor            |
|------------|--------------|---------|------------------------|------------------|
| 1001       | David Chang  | ...     | Computer Science       | Psychology       |
| 1002       | Sunita Singh | ...     | Electrical Engineering | Computer Science |
| 1003       | Joe Doe      | ...     | Electrical Engineering | Physics          |
| ...        | ...          | ...     | ...                    | ...              |

**Exams** (SNo, CNo, EDate, Grade):

| <u>Sno</u> | <u>CNo</u> | EDate        | Grade |
|------------|------------|--------------|-------|
| 1001       | 1          | 27 July 2001 | 1.7   |
| 1002       | 2          | 15 July 2001 | 2.0   |
| 1002       | 1          | 28 July 2001 | 1.3   |
| 1003       | 3          | NULL         | NULL  |
| ...        | ...        | ...          | ...   |

Das Attribut *Chair* der Relation *Department* ist ein Fremdschlüssel bzgl. *Teacher.TName*; *Courses.Lecturer* ist Fremdschlüssel bzgl. *Teacher.TName*; in der Relation *Students* sind *Major* (Hauptfach) und *Minor* (Nebenfach) Fremdschlüssel bzgl. *Department.DName*.

Formulieren Sie folgende Anfragen in SQL :

- a) Wie heisst der Dekan (*Chair*) des Fachbereichs (*Department*) mit der besten Durchschnittsnote, berechnet über alle Kurse des Sommersemesters 2002?

```
SELECT D1.Chair
FROM Departments D1, Teachers T1, Courses C1, Exams E1
WHERE
    C1.Lecturer = T1.TName AND
    C1.CNo = E1.CNo AND
```

```

D1.DName = T1.DName AND
C1.Semester = 'Summer 2001' AND
E2.Grade IS NOT NULL
GROUP BY D1.DName, D1.Chair
HAVING AVG (E1.Grade) >= ALL
(
  SELECT AVG (E2.Grade)
  FROM Teachers T2, Exams E2, Courses C2
  WHERE
    C2.CNo = E2.CNo AND
    C2.Lecturer = T2.TName AND
    C2.Semester = 'Summer 2001' AND
    E2.Grade IS NOT NULL
  GROUP BY T2.DName
)

```

- b) Welche Studenten sind im Nebenfach (*Minor*) ständig erfolgreicher als im Hauptfach (*Major*)? Auszugeben sind die Namen solcher Studenten sowie deren Haupt- und Nebenfach.

```

SELECT S.SName, S.Major, S.Minor
FROM Students S
WHERE S.SNo IN
(
  SELECT S1.SNo
  FROM Students S1, Exams E1, Courses C1, Teachers T1
  WHERE
    E1.SNo = S1.SNo AND
    E1.CNo = C1.CNo AND
    T1.TName = C1.Lecturer AND
    S1.Minor = T1.DName AND
    E1.Grade IS NOT NULL
  GROUP BY S1.SNo
  HAVING MAX (E1.Grade) <
  (
    SELECT MIN (E2.Grade)
    FROM Students S2, Exams E2, Courses C2, Teachers T2
    WHERE
      E2.SNo = S2.SNo AND
      E2.CNo = C2.CNo AND
      E2.Grade IS NOT NULL AND
      T2.TName = C2.Lecturer AND
      S2.Major = T2.DName AND
      S1.SNo = S2.SNo
    )
  )
)

```

*All Minor-Grades, grouped by Student*

*Min(Major-Grade) of the same student  
> Max (Minor-Grade)*

```

SELECT SName, Major, Minor
FROM
(
  SELECT S.SNo, S.SName, S.Major, S.Minor
  FROM Students S, Exams E, Courses C, Teachers T
  WHERE
    E.SNo = S.SNo AND
    E.CNo = C.CNo AND
    T.TName = C.Lecturer AND
    S.Minor = T.DName AND
    E.Grade IS NOT NULL
  GROUP BY S.SNo, S.SName, S.Major, S.Minor
  HAVING MAX (E.Grade) <
  (

```

*All Minor-Grades, grouped by Student*

```

SELECT MIN (E1.Grade)
FROM Students S1, Exams E1, Courses C1, Teachers T1
WHERE
    E1.SNo = S1.SNo AND
    E1.CNo = C1.CNo
    T1.TName = C1.Lecturer AND
    S1.Major = T1.DName AND
    S1.SNo = S.SNo AND
    E1.Grade IS NOT NULL
))

```

*Min(Major-Grade) of the same student  
> Max (Minor-Grade)*

zur besseren Lesbarkeit könnte man zusätzlich zwei Views (*min (Major)* and *max (Minor)*) hinzufügen :

```

CREATE VIEW S_MAJOR AS
SELECT S.SNo AS SNo, MIN (E.Grade) AS SMin
FROM Students S, Exams E, Courses C, Teachers T
WHERE
    S.SNo = E.SNo AND
    E.CNo = C.CNo AND
    E.Grade IS NOT NULL AND
    T.TName = C.Lecturer AND
    S.Major = T.DName
GROUP BY S.SNo

```

*Best Major-Grade per Student*

```

CREATE VIEW S_MINOR AS
SELECT S.SNo AS SNo, MAX (E.Grade) AS SMax
FROM Students S, Exams E, Courses C, Teachers T
WHERE
    S.SNo = E.SNo AND
    E.CNo = C.CNo AND
    T.Tname = C.Lecturer AND
    E.Grade IS NOT NULL AND
    S.Minor = T.DName
GROUP BY S.Sno

```

*Worst Minor-Grade per Student*

Die Anfrage lautet:

```

SELECT SName, Major, Minor
FROM Students
WHERE SNo IN
(
    SELECT Minor.SNo
    FROM S_Major Major, S_Minor Minor
    WHERE
        Minor.SNo = Major.SNo AND
        Minor.SMax < Major.SMin
)

```