

# Grundlagen Datenbanken: Übung 05

Tanmay Deshpande

[ge94vem@mytum.de](mailto:ge94vem@mytum.de)

Gruppe 20 & 21



## QR-Code für die Folien



# Wiederholung

Woche 05



# Casting

```
select    h.VorlNr, h.AnzProVorl, g.GesamtAnz,  
           cast(h.AnzProVorl as decimal(6,2)) / g.GesamtAnz as Marktanteil  
from      ( select VorlNr, count(*) as AnzProVorl  
            from hören  
            group by VorlNr ) h,  
          ( select count (*) as GesamtAnz  
            from Studenten) g;
```

# Modularisierung mit CTEs (Common Table Expressions)

```
with h as (select VorlNr, count(*) as AnzProVorl
            from hoeren
            group by VorlNr) ,
g as (select count (*) as GesamtAnz
      from Studenten)

select h.VorlNr, h.AnzProVorl, g.GesamtAnz,
       cast(h.AnzProVorl as decimal(6,2)) / g.GesamtAnz as Marktanteil
from g,h
```

- Mehrere CTEs durch Komma trennen
- Ein CTE kann ein vorher definiertes CTE referenzieren

# Quantifizierung

- Existenzquantifizierung:  
**exists** oder **not exists**  
Gibt true zurück, wenn das Ergebnis einer Unteranfrage mindestens ein Tupel enthält  
Bsp: `select * from Studenten s where exists (select * from hoeren where h.matrnr = s.matrnr)`
- Allquantifizierung:  
Keyword **all** ist kein vollwertiger Allquantor!  
Bsp: `select * from Studenten where Semester >= all (select Semester from Studenten)`
- Wie kann man Allquantifizierung in SQL ausdrücken?
  - mit `count(*)`
  - mit `not exists(...)`

# Allquantifizierung durch count-Aggregation

- Studenten, die alle Vorlesungen hören

```
select h.MatrNr from hören h  
group by h.MatrNr  
having count (*) = (select count (*) from Vorlesungen);
```

# Allquantifizierung durch not exists (...)

- Kalkülformulierung der Anfrage: Wer hat **alle** vierstündigen Vorlesungen gehört?

$$\{s \mid s \in \text{Studenten} \wedge \forall v \in \text{Vorlesungen} \ (v.\text{SWS}=4 \Rightarrow \exists h \in \text{hören} \\ (h.\text{VorlNr}=v.\text{VorlNr} \wedge h.\text{MatrNr}=s.\text{MatrNr}))\}$$

- Nach Umformung:

Elimination von  $\forall$  und  $\Rightarrow$

Dazu sind folgende Äquivalenzen anzuwenden

$$\{s \mid s \in \text{Studenten} \wedge \neg (\exists v \in \text{Vorlesungen} \ (v.\text{SWS}=4 \wedge \\ \neg (\exists h \in \text{hören} \ (h.\text{VorlNr}=v.\text{VorlNr} \wedge h.\text{MatrNr}=s.\text{MatrNr}))))\}$$

$$\forall t \in R \ (P(t)) = \neg (\exists t \in R (\neg P(t))) \\ R \Rightarrow T = \neg R \vee T$$

- In SQL übersetzen:

select \* from studenten s where not exists

(select \* from vorlesungen v where v.sws = 4 and not exists

(select \* from hören h where h.vorlnr = v.vorlnr and h.matrnr = s.matrnr))



# Nullwerte

- Verursachen Probleme in Datenverarbeitung. Bsp: `select * from Studenten where Semester < 13 or Semester >=13`
- Ergebnis sollte alle Studenten enthalten, aber falls es Studenten gibt mit `Semester = NULL`, kommen diese nicht im Ergebnis vor
- Bei boolean Anfrage in SQL, Vergleiche mit Nullwerte resultieren nicht in true oder false sondern „unknown“. Unknowns kommen in Ergebnisse nicht vor
- Bei arithmetischen Operationen werden Nullwerte propagiert
- Müssen deshalb richtig behandelt werden. Bsp: case-Konstrukt, coalesce

# Case-Konstrukt

- `select MatrNr, ( case when Note < 1.5 then 'sehr gut'`  
    `when Note < 2.5 then 'gut'`  
    `when Note < 3.5 then 'befriedigend'`  
    `when Note < 4.0 then 'ausreichend'`  
    `else 'nicht bestanden' end)`  
    `from prüfen;`
- Die erste qualifizierende when-Klausel wird ausgewertet!

# Joins

- Implizit: `select * from R1, R2 where R1.A = R2.B;`
- Explizit: `select * from R1 join R2 on R1.A = R2.B;`
- Outer Joins (Left/Right/Full):  
`select p.PersNr, p.Name, f.PersNr, f.Note, f.MatrNr, s.MatrNr, s.Name from  
Professoren p left outer join (prüfen f left outer join Studenten s on f.MatrNr=s.MatrNr) on  
p.PersNr=f.PersNr;`

## String-Vergleiche mit „like“

- `select * from Studenten where Name like `T%eophrastos`;`
- `,%`` steht für beliebige oder gar keine Zeichen
- `,_`` steht für genau ein Zeichen

# Aufgaben

Woche 05



# Aufgabe 01

- Formulieren Sie die folgenden Anfragen auf dem bekannten Universitätsschema in SQL:
  - a) Bestimmen Sie das durchschnittliche Semester der Studenten der Universität.
  - b) Bestimmen Sie das durchschnittliche Semester der Studenten, die mindestens eine Vorlesung bei Sokrates hören.
  - c) Bestimmen Sie, wie viele Vorlesungen im Schnitt pro Student gehört werden. Beachten Sie, dass Studenten, die keine Vorlesung hören, in das Ergebnis einfließen müssen.

## Lösungsvorschlag 01a

- a) Bestimmen Sie das durchschnittliche Semester der Studenten der Universität.
- `select avg(semester*1.0) from studenten;`

## Lösungsvorschlag 01b

- b) Bestimmen Sie das durchschnittliche Semester der Studenten, die mindestens eine Vorlesung bei Sokrates hören.
- with vorlesungen\_von\_sokrates as  
 ( select \* from vorlesungen v, professoren p where v.gelesenVon = p.persnr and p.name = 'Sokrates' ),  
 studenten\_von\_sokrates as  
 ( select \* from studenten s where exists  
 ( select \* from hoeren h, vorlesungen\_von\_sokrates v where h.matrnr = s.matrnr and v.vorlnr = h.vorlnr ) )  
  
 select avg(semester) from studenten\_von\_sokrates
- Alternative Formulierung für studenten\_von\_sokrates:  
 select DISTINCT s.\* from studenten s, hoeren h, vorlesungen\_von\_sokrates v where h.matrnr = s.matrnr  
 and v.vorlnr = h.vorlnr



## Lösungsvorschlag 01c

- c) Bestimmen Sie, wie viele Vorlesungen im Schnitt pro Student gehört werden. Beachten Sie, dass Studenten, die keine Vorlesung hören, in das Ergebnis einfließen müssen.
- `select hcount/(scount*1.000) from  
(select count(*) as hcount from hoeren) h, (select count(*) as scount from studenten) s`
- `select hcount/(cast (scount as decimal(10,4)))) from  
(select count(*) as hcount from hoeren) h, (select count(*) as scount from studenten) s`

## Aufgabe 02

- „Fleißige Studenten“:

Formulieren Sie eine SQL-Anfrage, um die Studenten zu ermitteln, die mehr SWS belegt haben als der Durchschnitt. Berücksichtigen Sie dabei auch Totalverweigerer, die gar keine Vorlesungen hören.

## Lösungsvorschlag 02

- with GesamtSWS as  
 (select sum(cast(SWS as decimal(5,2))) as AnzSWS from hoeren h2, Vorlesungen v2  
 where v2.VorlNr = h2.VorlNr ),  
  
 GesamtStudenten as (select count(MatrnR) as AnzStudenten from Studenten)  
  
 select s.\* from Studenten s where s.MatrnR in  
 (select h.MatrnR from hoeren h join Vorlesungen v on h.VorlNr = v.VorlNr  
 group by h.MatrnR  
 having sum(SWS) > (select AnzSWS / AnzStudenten from GesamtSWS, GesamtStudenten));

## Lösungsvorschlag 02

- with SWSProStudent as  
 (select s.MatrNr, cast((case when sum(v.SWS) is null then 0 else sum(v.SWS) end) as real) as AnzSWS  
 from Studenten s left outer join hoeren h on s.MatrNr = h.MatrNr left outer join Vorlesungen v on h.VorlNr  
 = v.VorlNr group by s.MatrNr )  
  
 select s.\* from Studenten s where s.MatrNr in  
 (select sws.MatrNr from SWSProStudent sws where sws.AnzSWS > (select avg(AnzSWS) from  
 SWSProStudent));

## Lösungsvorschlag 02

- ```
select s.* from Studenten s where s.MatrNr in
(select h.MatrNr from hoeren h join Vorlesungen v on h.VorlNr = v.VorlNr
group by h.MatrNr
having sum(SWS) >
(select sum(cast(SWS as decimal(5,2)))/count(distinct(s2.MatrNr)) from
Studenten s2 left outer join hoeren h2 on h2.MatrNr = s2.MatrNr left outer join Vorlesungen v2 on
v2.VorlNr = h2.VorlNr));
```

## Aufgabe 03

- a) Formen Sie den Ausdruck in einen Äquivalenten um, der keine Implikationen oder Allquantoren verwendet:

$$\{s \mid s \in \text{Studenten} \wedge \\ \forall h \in \text{ hoeren}(h.\text{MatrNr} = s.\text{MatrNr} \Rightarrow \\ \exists p \in \text{pruefen}(p.\text{MatrNr} = s.\text{MatrNr} \wedge p.\text{VorlNr} = h.\text{VorlNr} \wedge p.\text{Note} \leq 4))\}$$

- b) Übersetzen Sie den so erlangten Ausdruck in SQL. Testen Sie ihn in der Webschnittstelle.

## Lösungsvorschlag 03

- a)  $\{s \mid s \in \text{Studenten} \wedge$   
 $\neg \exists h \in \text{ hoeren}(h.\text{MatrNr} = s.\text{MatrNr} \wedge$   
 $\neg \exists p \in \text{ pruefen}(p.\text{MatrNr} = s.\text{MatrNr} \wedge p.\text{VorlNr} = h.\text{VorlNr} \wedge p.\text{Note} \leq 4))\}$
- b) select \* from Studenten s where not exists  
(select \* from hoeren h where h.MatrNr = s.MatrNr and not exists  
(select \* from pruefen p where p.MatrNr = s.MatrNr and p.VorlNr = h.VorlNr and p.Note <= 4 ) )

# Aufgabe 04

ZehnkampfID : {Name, Disziplin, Punkte}

| Name        | Disziplin  | Punkte |
|-------------|------------|--------|
| Bolt        | 100m       | 50     |
| Bolt        | Weitsprung | 50     |
| Eaton       | 100m       | 40     |
| Eaton       | Weitsprung | 60     |
| Suarez      | 100m       | 60     |
| Suarez      | Weitsprung | 60     |
| Behrenbruch | 100m       | 30     |
| Behrenbruch | Weitsprung | 50     |
| ...         | ...        | ...    |

- Finden Sie alle ZehnkämpferInnen, die in allen Disziplinen besser sind als der Athlet mit dem Namen Bolt.

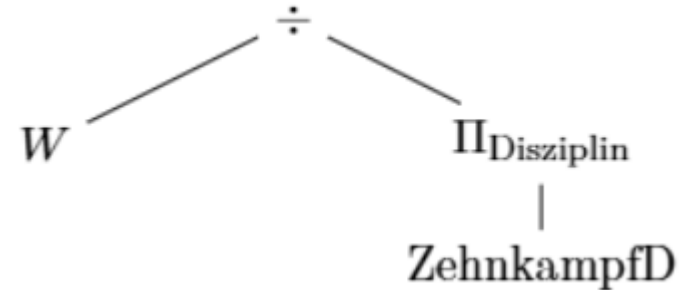
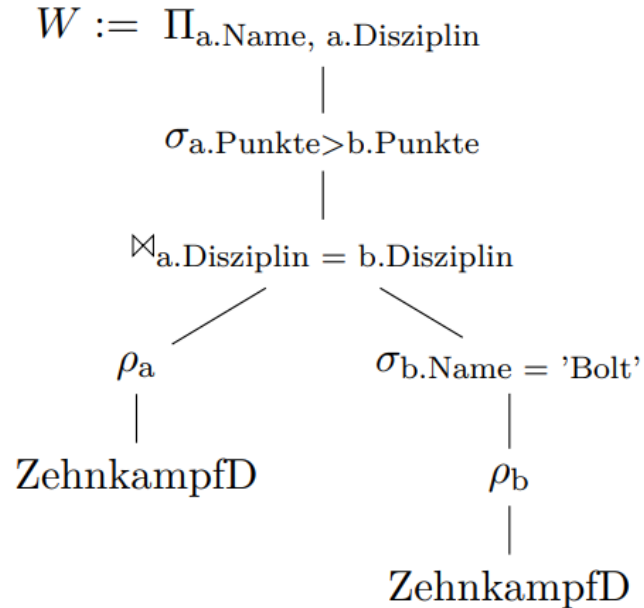
Formulieren Sie die Anfrage

- in der relationalen Algebra,
- im relationalen Tupelkalkül,
- im relationalen Domänenkalkül und
- in SQL.



# Lösungsvorschlag 04

- Relationale Algebra:



# Lösungsvorschlag 04

- Tupelkalkül:

$$\begin{aligned} & \{[a.\text{Name}] \mid a \in \text{ZehnkampfD} \wedge \\ & \quad \forall a' \in \text{ZehnkampfD} (a'.\text{Name} = a.\text{Name} \\ & \quad \Rightarrow \\ & \quad \neg \exists b \in \text{ZehnkampfD} (b.\text{Disziplin} = a'.\text{Disziplin} \wedge b.\text{Name} = \text{'Bolt'} \wedge \\ & \quad \quad b.\text{Punkte} \geq a'.\text{Punkte}) \\ & \quad )\} \end{aligned}$$

# Lösungsvorschlag 04

- Domänenkalkül:

$$\begin{aligned}
 & \{[a] \mid \exists d, p \ ([a, d, p] \in \text{ZehnkampfD} \wedge \\
 & \quad \forall d', p' \ ([a, d', p'] \in \text{ZehnkampfD} \\
 & \quad \quad \Rightarrow \\
 & \quad \quad \neg \exists bp ([\text{'Bolt'}, d', bp] \in \text{ZehnkampfD} \wedge bp \geq p') \\
 & \quad ) \\
 & \quad )\}
 \end{aligned}$$

## Lösungsvorschlag 04

- SQL (mit exists):
- ```
select distinct a.Name from ZehnkampfD as a
where not exists (
select * from ZehnkampfD as a2
where a2.Name = a.Name
and exists (
select * from ZehnkampfD as b
where b.Disziplin = a2.Disziplin and b.Name = 'Bolt' and b.Punkte >= a2.Punkte
)
)
```

# Lösungsvorschlag 04

- SQL (mit Zählen):
- with besserAlsBolt(name,disziplin) as  
 ( select a.name, a.disziplin from zehnkampfd a, zehnkampfd b where  
 b.name = 'Bolt' and a.disziplin = b.disziplin and a.punkte > b.punkte ),  
  
 disziplinen(anzahl) as  
 ( select count(distinct disziplin) as anzahl from zehnkampfd )  
  
 select name from besserAlsBolt group by name having count(\*) = (select anzahl from disziplinen)