

Script generated by TTT

Title: groh: profile1 (22.05.2015)

Date: Fri May 22 09:17:43 CEST 2015

Duration: 87:59 min

Pages: 64

Beispiel: Welcher Prof liest Mäeutik?

```
select Name, Titel
      from Professoren, Vorlesungen
      where PersNr=gelesenVon and Titel='Mäeutik';
```

$$\Pi_{\text{Name, Titel}} \sigma_{\text{PersNr=gelesenVon} \wedge \text{Titel='Mäeutik'}}(\text{Professoren} \times \text{Vorlesungen})$$

Beispiel: Welcher Prof liest Mäeutik?

```
select Name, Titel
      from Professoren, Vorlesungen
      where PersNr=gelesenVon and Titel='Mäeutik';
```

$$\Pi_{\text{Name, Titel}} \sigma_{\text{PersNr=gelesenVon} \wedge \text{Titel='Mäeutik'}}(\text{Professoren} \times \text{Vorlesungen})$$

Beispiel: Welcher Prof liest Mäeutik?

```
select Name, Titel
      from Professoren, Vorlesungen
      where PersNr=gelesenVon and Titel='Mäeutik';
```

$$\Pi_{\text{Name, Titel}} \sigma_{\text{PersNr=gelesenVon} \wedge \text{Titel='Mäeutik'}}(\text{Professoren} \times \text{Vorlesungen})$$

Bsp.: Welche Studenten hören welche Vorlesungen?

```
select Name, Titel
from Studenten, hören, Vorlesungen
where Studenten.MatrNr = hören.MatrNr and
      hören.VorlNr = Vorlesungen.VorlNr;
```

alternativ (empfohlen): Einsatz von **Tupelvariablen**):

```
select s.Name, v.Titel
from Studenten s, hören h, Vorlesungen v
where s. MatrNr = h. MatrNr and
      h.VorlNr = v.VorlNr
```

(entspricht ρ Operator)

Existenzquantor exists

Bsp.: Profs die keine Vorlesung halten:

```
select p.Name
from Professoren p
where not exists ( select *
                  from Vorlesungen v
                  where v.gelesenVon = p.PersNr );
```

• Beispiel für **union**:

```
( select Name           $\Pi_{Name}(\text{Assistenten})$  U
  from Assistenten )
union
( select Name           $\Pi_{Name}(\text{Professoren})$ 
  from Professoren);
```

• **intersect, minus**: analog

132

133

Existenzquantor exists

Bsp.: Profs die keine Vorlesung halten:

```
select p.Name
from Professoren p
where not exists ( select *
                  from Vorlesungen v
                  where v.gelesenVon = p.PersNr );
```

134

134

Existenzquantor exists

Bsp.: Profs die keine Vorlesung halten:

```
select p.Name
from Professoren p
where not exists ( select *
                  from Vorlesungen v
                  where v.gelesenVon = p.PersNr );
```

Existenzquantor exists

Bsp.: Profs die keine Vorlesung halten:

```
select p.Name
from Professoren p
where not exists ( select *
                  from Vorlesungen v
                  where v.gelesenVon = p.PersNr );
```

Bsp.: Profs die keine Vorlesung halten:

```
select p.Name
from Professoren p
where not exists ( select *
                  from Vorlesungen v
                  where v.gelesenVon = p.PersNr );
```

Korrelation (arrow pointing from the inner query to the outer query)

Bsp.: Profs die keine Vorlesung halten:

```
select p.Name
from Professoren p
where not exists ( select *
                  from Vorlesungen v
                  where v.gelesenVon = p.PersNr );
```

Korrelation (arrow pointing from the inner query to the outer query)

Bsp.: Profs die keine Vorlesung halten: Variante mit in

```
select p.Name
from Professoren p
where p.PersNr not in ( select gelesenVon
                      from Vorlesungen );
```

Bsp.: Profs die keine Vorlesung halten: Variante mit in

```
select p.Name
from Professoren p
where p.PersNr not in ( select gelesenVon
                      from Vorlesungen );
```

Bsp: Finde die Studis, die am längsten studieren!

```

select Name
from Studenten
where Semester >= all ( select Semester
                        from Studenten);

```

Bsp: Finde die Studis, die am längsten studieren!

```

select Name
from Studenten
where Semester >= all ( select Semester
                        from Studenten);

```

Bsp: Finde die Studis, die am längsten studieren!

```

select Name
from Studenten
where Semester >= all ( select Semester
                        from Studenten);

```

effizienter:

```

select Name
from Studenten
where Semester >= ( select max(Semester)
                    from Studenten);

```

- γ nicht mehr Teil der relationalen Algebra. Dennoch sehr wichtiger Operator (siehe `select` mit `groupby`)
- $\gamma_{A; f}(E)$ **gruppiert** nach Attribut(menge) A und wendet auf jede Gruppe (eine Menge von) **Aggregatfunktion(en)** f (count(), max(), min(), sum(), avg() etc.) an

$\gamma_{Semester; count(*)}(Studenten)$

$\gamma_{Semester; count(*)}(Studenten)$	
Semester	count(*)
18	1
12	1
10	1
8	1
6	1
3	1
2	2

$\gamma_{gelesenVon; count(*), sum(SWS)}(Vorlesungen)$

$\gamma_{gelesenVon; count(*), sum(SWS)}(Vorlesungen)$		
gelesenVon	count(*)	sum(SWS)
2125	3	10
2126	3	8
2133	1	2
2134	1	2
2137	2	8

Gruppierung und Aggregation

- γ nicht mehr Teil der relationalen Algebra.
Dennoch sehr wichtiger Operator (siehe `select` mit `groupby`)
- $\gamma_{A; f(E)}$ **gruppirt** nach Attribut(menge) A und wendet auf jede Gruppe (eine Menge von) **Aggregatfunktion(en)** f (`count()`, `max()`, `min()`, `sum()`, `avg()` etc.) an

$\gamma_{\text{Semester; count(*)}(\text{Studenten})$

$\gamma_{\text{Semester; count(*)}(\text{Studenten})$	
Semester	count(*)
18	1
12	1
10	1
8	1
6	1
3	1
2	2

$\gamma_{\text{gelesenVon; count(*), sum(SWS)}(\text{Vorlesungen})$

$\gamma_{\text{gelesenVon; count(*), sum(SWS)}(\text{Vorlesungen})$		
gelesenVon	count(*)	sum(SWS)
2125	3	10
2126	3	8
2133	1	2
2134	1	2
2137	2	8

Der Vergleich mit "all"

Bsp: **Finde die Studis, die am längsten studieren!**

```
select Name
from Studenten
where Semester >= all ( select Semester
                        from Studenten);
```

effizienter:

```
select Name
from Studenten
where Semester >= ( select max(Semester)
                  from Studenten);
```

Bemerkung (1) : neben **all** gibt es auch **any**

Bemerkung (2): entspricht NICHT dem Allquantor;

“Studis die **alle** 4std Vorl. hoeren” geht damit NICHT

112

Aggregatfunktionen und Gruppierung

- **Aggregatfunktionen:** `avg`, `max`, `min`, `count`, `sum`, `median`

Beispiel:

```
select avg(Semester) from Studenten;
```

- **Gruppierung:**

Beispiel:

```
select gelesenVon, sum (SWS)
from Vorlesungen
group by gelesenVon;
```

Aggregatfunktionen und Gruppierung

- **Aggregatfunktionen:** `avg`, `max`, `min`, `count`, `sum`, `median`

Beispiel:

```
select avg(Semester) from Studenten;
```

- **Gruppierung:**

Beispiel:

```
select gelesenVon, sum (SWS)
from Vorlesungen
group by gelesenVon;
```

Gruppierung: Beispiel 2: Welcher C4 Professor liest im Durchschnitt lange Vorlesungen?

```
select gelesenVon, Name, sum(SWS)
from Vorlesungen, Professoren
where gelesenVon = PersNr and Rang = 'C4'
group by gelesenVon, Name
having avg(SWS) >= 3;
```



Vorlesung x Professoren							
VorlNr	Titel	SWS	gelesen Von	PersNr	Name	Rang	Raum
5001	Grundzüge	4	2137	2125	Sokrates	C4	226
5001	Grundzüge	4	2137	2126	Russel	C4	232
...
5001	Grundzüge	4	2137	2137	Kant	C4	7
5041	Ethik	4	2125	2125	Sokrates	C4	226
...
...
4630	Die 3 Kritiken	4	2137	2137	Kant	C4	7

↓ Selektion mit where Bedingung

σ _{gelesenVon = PersNr ∧ Rang = 'C4'} (Vorlesung x Professoren)							
VorlNr	Titel	SWS	gelesen Von	PersNr	Name	Rang	Raum
5001	Grundzüge	4	2137	2137	Kant	C4	7
5041	Ethik	4	2125	2125	Sokrates	C4	226
5043	Erkenntnistheorie	3	2126	2126	Russel	C4	232
5049	Mäeutik	2	2125	2125	Sokrates	C4	226
4052	Logik	4	2125	2125	Sokrates	C4	226
5052	Wissenschaftstheorie	3	2126	2126	Russel	C4	232
5216	Bioethik	2	2126	2126	Russel	C4	232
4630	Die 3 Kritiken	4	2137	2137	Kant	C4	7

Gruppierung: Beispiel 2: Welcher C4 Professor liest im Durchschnitt lange Vorlesungen?

```
select gelesenVon, Name, sum(SWS)
from Vorlesungen, Professoren
where gelesenVon = PersNr and Rang = 'C4'
group by gelesenVon, Name
having avg(SWS) >= 3;
```



σ _{gelesenVon = PersNr ∧ Rang = 'C4'} (Vorlesung x Professoren)							
VorlNr	Titel	SWS	gelesen Von	PersNr	Name	Rang	Raum
5001	Grundzüge	4	2137	2137	Kant	C4	7
5041	Ethik	4	2125	2125	Sokrates	C4	226
5043	Erkenntnistheorie	3	2126	2126	Russel	C4	232
5049	Mäeutik	2	2125	2125	Sokrates	C4	226
4052	Logik	4	2125	2125	Sokrates	C4	226
5052	Wissenschaftstheorie	3	2126	2126	Russel	C4	232
5216	Bioethik	2	2126	2126	Russel	C4	232
4630	Die 3 Kritiken	4	2137	2137	Kant	C4	7

↓ Gruppierung mit groupBy

γ _{gelesenVon, Name} (σ _{gelesenVon = PersNr ∧ Rang = 'C4'} (Vorlesung x Professoren))							
VorlNr	Titel	SWS	gelesen Von	PersNr	Name	Rang	Raum
5041	Ethik	4	2125	2125	Sokrates	C4	226
5049	Mäeutik	2	2125	2125	Sokrates	C4	226
4052	Logik	4	2125	2125	Sokrates	C4	226
5043	Erkenntnistheorie	3	2126	2126	Russel	C4	232
5052	Wissenschaftstheorie	3	2126	2126	Russel	C4	232
5216	Bioethik	2	2126	2126	Russel	C4	232
4630	Die 3 Kritiken	4	2137	2137	Kant	C4	7
5001	Grundzüge	4	2137	2137	Kant	C4	7

$\sigma_{\text{gelesenVon} = \text{PersNr} \wedge \text{Rang} = 'C4'}(\text{Vorlesung} \times \text{Professoren})$							
VorNr	Titel	SWS	gelesen Von	PersNr	Name	Rang	Raum
5001	Grundzüge	4	2137	2137	Kant	C4	7
5041	Ethik	4	2125	2125	Sokrates	C4	226
5043	Erkenntnistheorie	3	2126	2126	Russel	C4	232
5049	Mäeutik	2	2125	2125	Sokrates	C4	226
4052	Logik	4	2125	2125	Sokrates	C4	226
5052	Wissenschaftstheorie	3	2126	2126	Russel	C4	232
5216	Bioethik	2	2126	2126	Russel	C4	232
4630	Die 3 Kritiken	4	2137	2137	Kant	C4	7

```
select gelesenVon, Name, sum(SWS)
from Vorlesungen, Professoren
where gelesenVon = PersNr and Rang = 'C4'
group by gelesenVon, Name
having avg(SWS) >= 3;
```

↓ Gruppierung mit groupBy

$\gamma_{\text{gelesenVon, Name}}(\sigma_{\text{gelesenVon} = \text{PersNr} \wedge \text{Rang} = 'C4'}(\text{Vorlesung} \times \text{Professoren}))$							
VorNr	Titel	SWS	gelesen Von	PersNr	Name	Rang	Raum
5041	Ethik	4	2125	2125	Sokrates	C4	226
5049	Mäeutik	2	2125	2125	Sokrates	C4	226
4052	Logik	4	2125	2125	Sokrates	C4	226
5043	Erkenntnistheorie	3	2126	2126	Russel	C4	232
5052	Wissenschaftstheorie	3	2126	2126	Russel	C4	232
5216	Bioethik	2	2126	2126	Russel	C4	232
4630	Die 3 Kritiken	4	2137	2137	Kant	C4	7
5001	Grundzüge	4	2137	2137	Kant	C4	7

$\gamma_{\text{gelesenVon, Name, avg(SWS)}}(\sigma_{\text{gelesenVon} = \text{PersNr} \wedge \text{Rang} = 'C4'}(\text{Vorlesung} \times \text{Professoren}))$								
VorNr	Titel	SWS	gelesen Von	PersNr	Name	Rang	Raum	avg(SWS)
5041	Ethik	4	2125	2125	Sokrates	C4	226	3.333
5049	Mäeutik	2	2125	2125	Sokrates	C4	226	
4052	Logik	4	2125	2125	Sokrates	C4	226	
5043	Erkenntnistheorie	3	2126	2126	Russel	C4	232	2.666
5052	Wissenschaftstheorie	3	2126	2126	Russel	C4	232	
5216	Bioethik	2	2126	2126	Russel	C4	232	
4630	Die 3 Kritiken	4	2137	2137	Kant	C4	7	4
5001	Grundzüge	4	2137	2137	Kant	C4	7	

```
select gelesenVon, Name, sum(SWS)
from Vorlesungen, Professoren
where gelesenVon = PersNr and Rang
group by gelesenVon, Name
having avg(SWS) >= 3;
```

↓ Selektion der Gruppen mit having Bedingung

$\sigma_{\text{avg(SWS)} > 3}(\gamma_{\text{gelesenVon, Name, avg(SWS)}}(\sigma_{\text{gelesenVon} = \text{PersNr} \wedge \text{Rang} = 'C4'}(\text{Vorlesung} \times \text{Professoren})))$								
VorNr	Titel	SWS	gelesen Von	PersNr	Name	Rang	Raum	avg(SWS)
5041	Ethik	4	2125	2125	Sokrates	C4	226	3.333
5049	Mäeutik	2	2125	2125	Sokrates	C4	226	
4052	Logik	4	2125	2125	Sokrates	C4	226	
4630	Die 3 Kritiken	4	2137	2137	Kant	C4	7	4
5001	Grundzüge	4	2137	2137	Kant	C4	7	

145

147

$\sigma_{\text{avg(SWS)} > 3}(\gamma_{\text{gelesenVon, Name, avg(SWS)}}(\sigma_{\text{gelesenVon} = \text{PersNr} \wedge \text{Rang} = 'C4'}(\text{Vorlesung} \times \text{Professoren})))$								
VorNr	Titel	SWS	gelesen Von	PersNr	Name	Rang	Raum	avg(SWS)
5041	Ethik	4	2125	2125	Sokrates	C4	226	3.333
5049	Mäeutik	2	2125	2125	Sokrates	C4	226	
4052	Logik	4	2125	2125	Sokrates	C4	226	
4630	Die 3 Kritiken	4	2137	2137	Kant	C4	7	4
5001	Grundzüge	4	2137	2137	Kant	C4	7	

```
select gelesenVon, Name, sum(SWS)
from Vorlesungen, Professoren
where gelesenVon = PersNr and Rang
group by gelesenVon, Name
having avg(SWS) >= 3;
```

↓ Berechnung von Aggregatfunktion sum

$\sigma_{\text{avg(SWS)} > 3}(\gamma_{\text{gelesenVon, Name, avg(SWS), sum(SWS)}}(\sigma_{\text{gelesenVon} = \text{PersNr} \wedge \text{Rang} = 'C4'}(\text{Vorlesung} \times \text{Professoren})))$									
VorNr	Titel	SWS	gelesen Von	PersNr	Name	Rang	Raum	avg(SWS)	sum(SWS)
5041	Ethik	4	2125	2125	Sokrates	C4	226	3.333	10
5049	Mäeutik	2	2125	2125	Sokrates	C4	226		
4052	Logik	4	2125	2125	Sokrates	C4	226		
4630	Die 3 Kritiken	4	2137	2137	Kant	C4	7	4	8
5001	Grundzüge	4	2137	2137	Kant	C4	7		

↓ Projektion

$\Pi_{\text{gelesenVon, sum(SWS)}}(\sigma_{\text{avg(SWS)} > 3}(\gamma_{\text{gelesenVon, Name, avg(SWS), sum(SWS)}}(\sigma_{\text{gelesenVon} = \text{PersNr} \wedge \text{Rang} = 'C4'}(\text{Vorlesung} \times \text{Professoren}))))$		
gelesen Von	Name	sum(SWS)
2125	Sokrates	10
2137	Kant	8

148

$\sigma_{\text{avg(SWS)} > 3}(\gamma_{\text{gelesenVon, Name, avg(SWS)}}(\sigma_{\text{gelesenVon} = \text{PersNr} \wedge \text{Rang} = 'C4'}(\text{Vorlesung} \times \text{Professoren})))$								
VorNr	Titel	SWS	gelesen Von	PersNr	Name	Rang	Raum	avg(SWS)
5041	Ethik	4	2125	2125	Sokrates	C4	226	3.333
5049	Mäeutik	2	2125	2125	Sokrates	C4	226	
4052	Logik	4	2125	2125	Sokrates	C4	226	
4630	Die 3 Kritiken	4	2137	2137	Kant	C4	7	4
5001	Grundzüge	4	2137	2137	Kant	C4	7	

```
select gelesenVon, Name, sum(SWS)
from Vorlesungen, Professoren
where gelesenVon = PersNr and Rang
group by gelesenVon, Name
having avg(SWS) >= 3;
```

↓ Berechnung von Aggregatfunktion sum

$\sigma_{\text{avg(SWS)} > 3}(\gamma_{\text{gelesenVon, Name, avg(SWS), sum(SWS)}}(\sigma_{\text{gelesenVon} = \text{PersNr} \wedge \text{Rang} = 'C4'}(\text{Vorlesung} \times \text{Professoren})))$									
VorNr	Titel	SWS	gelesen Von	PersNr	Name	Rang	Raum	avg(SWS)	sum(SWS)
5041	Ethik	4	2125	2125	Sokrates	C4	226	3.333	10
5049	Mäeutik	2	2125	2125	Sokrates	C4	226		
4052	Logik	4	2125	2125	Sokrates	C4	226		
4630	Die 3 Kritiken	4	2137	2137	Kant	C4	7	4	8
5001	Grundzüge	4	2137	2137	Kant	C4	7		

↓ Projektion

$\Pi_{\text{gelesenVon, sum(SWS)}}(\sigma_{\text{avg(SWS)} > 3}(\gamma_{\text{gelesenVon, Name, avg(SWS), sum(SWS)}}(\sigma_{\text{gelesenVon} = \text{PersNr} \wedge \text{Rang} = 'C4'}(\text{Vorlesung} \times \text{Professoren}))))$		
gelesen Von	Name	sum(SWS)
2125	Sokrates	10
2137	Kant	8

148

- Eigentliche Verarbeitung ist nicht so schematisch
- Anwendung von **Aggregatfunktionen**: SQL erzeugt eigentlich pro Gruppe nur **ein Ergebnistupel**
⇒ Es dürfen - außer den aggregierten – in der **select**-Klausel nur Attribute aufgeführt werden, die auch in der **group by**-Klausel aufgeführt werden!
- Beispiel: **Wie viele Vorlesungen besucht jeder Student?**

```
select count(h.VorlNr), h.MatrNr, s.name
  from hoeren h, Studenten s
 where h.MatrNR = s.MatrNR
 group by h.MatrNr, s.Name
```

- Eigentliche Verarbeitung ist nicht so schematisch
- Anwendung von **Aggregatfunktionen**: SQL erzeugt eigentlich pro Gruppe nur **ein Ergebnistupel**
⇒ Es dürfen - außer den aggregierten – in der **select**-Klausel nur Attribute aufgeführt werden, die auch in der **group by**-Klausel aufgeführt werden!
- Beispiel: **Wie viele Vorlesungen besucht jeder Student?**

```
select count(h.VorlNr), h.MatrNr, s.name
  from hoeren h, Studenten s
 where h.MatrNR = s.MatrNR
 group by h.MatrNr, s.Name
```

- Eigentliche Verarbeitung ist nicht so schematisch
- Anwendung von **Aggregatfunktionen**: SQL erzeugt eigentlich pro Gruppe nur **ein Ergebnistupel**
⇒ Es dürfen - außer den aggregierten – in der **select**-Klausel nur Attribute aufgeführt werden, die auch in der **group by**-Klausel aufgeführt werden!
- Beispiel: **Wie viele Vorlesungen besucht jeder Student?**

```
select count(h.VorlNr), h.MatrNr, s.name
  from hoeren h, Studenten s
 where h.MatrNR = s.MatrNR
 group by h.MatrNr, s.Name
```

1. Unteranfrage in der **where**-Klausel

Beispiel: **Welche Prüfungen sind besser als durchschnittlich verlaufen?**

```
select *
  from prüfen p
 where p.Note < ( select avg (Note)
                  from prüfen );
```


1. Unteranfrage in der **where**-Klausel

Beispiel: Welche Prüfungen sind besser als durchschnittlich verlaufen?

```
select *
  from prüfen p
  where p.Note < ( select avg (Note)
                  from prüfen );
```

2. Unteranfrage in der **select**-Klausel

- Für jedes Ergebnistupel wird die Unteranfrage ausgeführt

- Beispiel: Ermittle Lehrbelastung der Profs:

```
select p.PersNr, p.Name, ( select sum (v.SWS) as Lehrbelastung
                          from Vorlesungen v
                          where v.gelesenVon=p.PersNr )
  from Professoren p;
```

Unteranfrage ist hier **korreliert** (greift auf Attribute der umschließenden Anfrage zu)

Bsp: Welche Studenten sind älter als Professoren?

- korrelierte** Formulierung:

```
select s.*
  from Studenten s
  where exists ( select p.*
                from Professoren p
                where p.GebJahr > s.GebJahr );
```

- unkorrelierte** Formulierung:

```
select s.*
  from Studenten s
  where s.GebJahr < (select max (p.GebJahr)
                    from Professoren p);
```

Vorteil: Unteranfrage muss nur **einmal** ausgewertet werden.

Bsp: Welche Studenten sind älter als Professoren?

- korrelierte** Formulierung:

```
select s.*
  from Studenten s
  where exists ( select p.*
                from Professoren p
                where p.GebJahr > s.GebJahr );
```

- unkorrelierte** Formulierung:

```
select s.*
  from Studenten s
  where s.GebJahr < (select max (p.GebJahr)
                    from Professoren p);
```

Vorteil: Unteranfrage muss nur **einmal** ausgewertet werden.

Entschachtelung korrelierter Unteranfragen durch Join

Bsp.: Welcher Assistent hat einen Boss der jünger ist als er selbst?

```
select a.*
from Assistenten a
where exists
  ( select p.*
    from Professoren p
    where a.Boss = p.PersNr and p.GebJahr > a.GebJahr )
```

--> Entschachtelung durch Join:

```
select a.*
from Assistenten a, Professoren p
where a.Boss=p.PersNr and p.GebJahr > a.GebJahr;
```



153

Entschachtelung korrelierter Unteranfragen durch Join

Bsp.: Welcher Assistent hat einen Boss der jünger ist als er selbst?

```
select a.*
from Assistenten a
where exists
  ( select p.*
    from Professoren p
    where a.Boss = p.PersNr and p.GebJahr > a.GebJahr )
```

--> Entschachtelung durch Join:

```
select a.*
from Assistenten a, Professoren p
where a.Boss=p.PersNr and p.GebJahr > a.GebJahr;
```



153

Entschachtelung korrelierter Unteranfragen durch Join

Bsp.: Welcher Assistent hat einen Boss der jünger ist als er selbst?

```
select a.*
from Assistenten a
where exists
  ( select p.*
    from Professoren p
    where a.Boss = p.PersNr and p.GebJahr > a.GebJahr )
```

--> Entschachtelung durch Join:

```
select a.*
from Assistenten a, Professoren p
where a.Boss=p.PersNr and p.GebJahr > a.GebJahr;
```



153

Geschachtelte Anfragen

3. Unteranfrage in der from-Klausel:

--> Verwertung der Ergebnismenge einer Unteranfrage:

Beispiel: Wer hört mehr als 2 Vorlesungen?

```
select tmp.MatrNr, tmp.Name, tmp.VorlAnzahl
from ( select s.MatrNr, s.Name, count(*) as VorlAnzahl
      from Studenten s, hören h
      where s.MatrNr=h.MatrNr
      group by s.MatrNr, s.Name ) tmp
where tmp.VorlAnzahl > 2;
```



154

3. Unteranfrage in der **from**-Klausel:

--> Verwertung der Ergebnismenge einer Unteranfrage:

Beispiel: **Wer hört mehr als 2 Vorlesungen?**

```
select tmp.MatrNr, tmp.Name, tmp.VorlAnzahl
from ( select s.MatrNr, s.Name, count(*) as VorlAnzahl
      from Studenten s, hören h
      where s.MatrNr=h.MatrNr
      group by s.MatrNr, s.Name ) tmp
where tmp.VorlAnzahl > 2;
```

- Allquantifizierung kann immer auch durch eine **count**-Aggregation ausgedrückt werden.
- Bsp: **MatrNr der Studenten, die alle Vorlesungen hören:**

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

(count(*) nach having zählt alle Tupel einer Gruppe)

- Allquantifizierung kann immer auch durch eine **count**-Aggregation ausgedrückt werden.
- Bsp: **MatrNr der Studenten, die alle Vorlesungen hören:**

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

(count(*) nach having zählt alle Tupel einer Gruppe)

Bsp: **MatrNr der Studenten die alle vierstündigen Vorlesungen hören:**

```
select s.MatrNr
from Studenten s
where not exists
( select v.*
  from Vorlesungen v
  where v.SWS=4 and not exists
    ( select h.*
      from hören h
      where h.VorlNr = v.VorlNr and h.MatrNr = s.MatrNr ) );
```

folgt sinngemäß der logischen Identität $\forall x Bed(x) \equiv \neg \exists x \neg Bed(x)$
(wobei x eine Variable und $Bed(x)$ ein prädikatenlogischer Ausdruck ist)

Allquantifizierung durch count-Aggregation

Bsp: MatrNr der Studenten die alle vierstündigen Vorlesungen hören:

```
select s.MatrNr
from Studenten s
where not exists
  ( select v.*
    from Vorlesungen v
    where v.SWS=4 and not exists
      ( select h.*
        from hören h
        where h.VorINr = v.VorINr and h.MatrNr = s.MatrNr ) );
```

folgt sinngemäß der logischen Identität $\forall x Bed(x) \equiv \neg \exists x \neg Bed(x)$
(wobei x eine Variable und $Bed(x)$ ein prädikatenlogischer Ausdruck ist)



156

Allquantifizierung durch count-Aggregation

Bsp: MatrNr der Studenten die alle vierstündigen Vorlesungen hören:

```
select s.MatrNr
from Studenten s
where not exists
  ( select v.*
    from Vorlesungen v
    where v.SWS=4 and not exists
      ( select h.*
        from hören h
        where h.VorINr = v.VorINr and h.MatrNr = s.MatrNr ) );
```

folgt sinngemäß der logischen Identität $\forall x Bed(x) \equiv \neg \exists x \neg Bed(x)$
(wobei x eine Variable und $Bed(x)$ ein prädikatenlogischer Ausdruck ist)



156

Allquantifizierung durch count-Aggregation

Bsp: MatrNr der Studenten die alle vierstündigen Vorlesungen hören:

```
select s.MatrNr
from Studenten s
where not exists
  ( select v.*
    from Vorlesungen v
    where v.SWS=4 and not exists
      ( select h.*
        from hören h
        where h.VorINr = v.VorINr and h.MatrNr = s.MatrNr ) );
```

oder:

```
select h.MatrNr
from hören h, Vorlesungen v
where h.VorINr = v.VorINr and h.MatrNr = s.MatrNr and v.SWS = 4
group by h.MatrNr
having count (*) = ( select count (*)
                    from Vorlesungen v
                    where v.SWS=4 );
```



157

Programme

- **Erinnerung: Informatik:** Gegenstand: Informationen + deren Verarbeitung (Repräsentation, Speicherung, Abbildung, Übertragung etc.) mit Computersystemen.
- **Bisher: DBMS:** realisieren eine Art, Daten systematisch zu speichern und ermöglichen Anfragen auf Datenbasis (Eingabe: bspw. SQL select, Ausgabe: Antworttabelle).
- **Allgemeinere** Art der Verarbeitung von Informationen? --> mit **Programmen** (in formalen Programmiersprachen) auf (programmierbaren) **Computersystemen**.

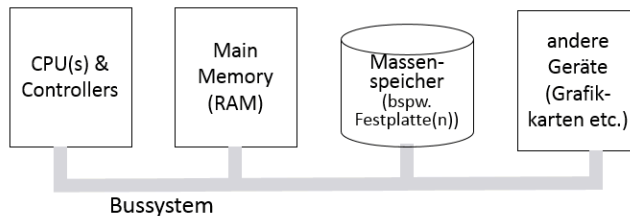
Achtung: Informatik \neq Programmieren !!!!!!!!!!!



4

Programme

- **Programme¹** bestehen aus **Instruktionen** (Deklarationen und Statements) in einer formalen Programmiersprache (--> Syntax und Semantik)
- Statements¹ werden **schrittweise** auf einem Computersystem **ausgeführt**. Schritte ändern den **Zustand** (bspw. Speicherzustand) des Computersystems.
- Typisches Computersystem: **Von-Neumann-Architektur** (stark vereinfacht):

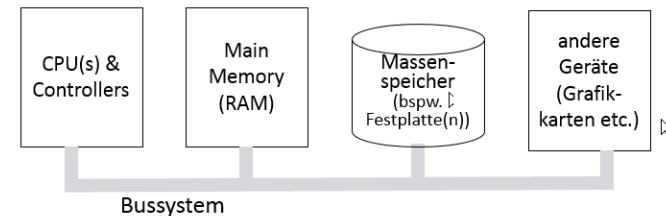


⁽¹⁾: bezieht sich hauptsächlich auf imperative Sprachen

5

Programme

- **Programme¹** bestehen aus **Instruktionen** (Deklarationen und Statements) in einer formalen Programmiersprache (--> Syntax und Semantik)
- Statements¹ werden **schrittweise** auf einem Computersystem **ausgeführt**. Schritte ändern den **Zustand** (bspw. Speicherzustand) des Computersystems.
- Typisches Computersystem: **Von-Neumann-Architektur** (stark vereinfacht):

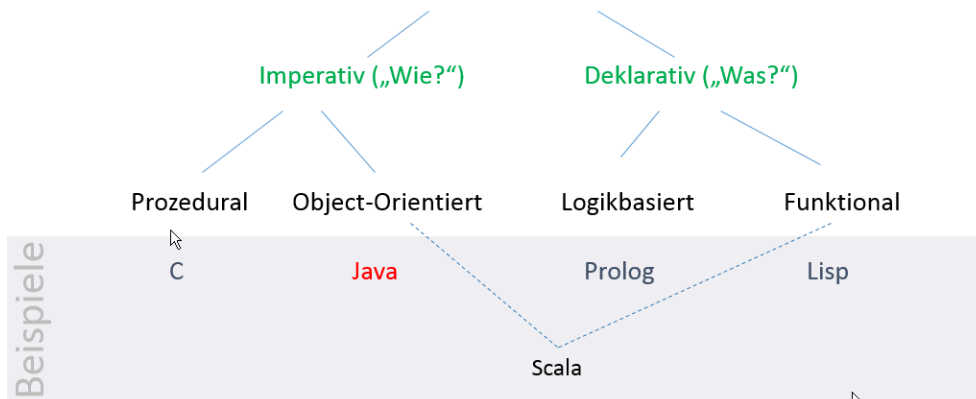


⁽¹⁾: bezieht sich hauptsächlich auf imperative Sprachen

5

Höhere Programmiersprachen

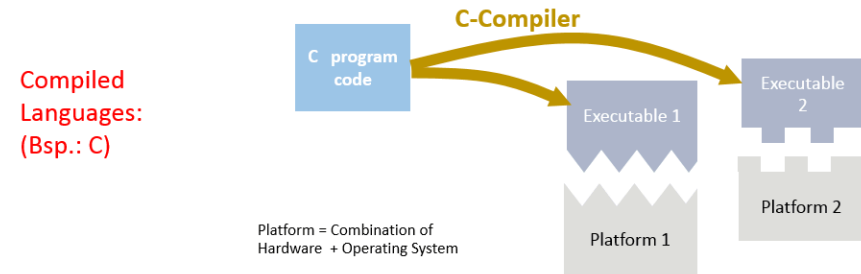
höhere Programmiersprachen



Navigation icons

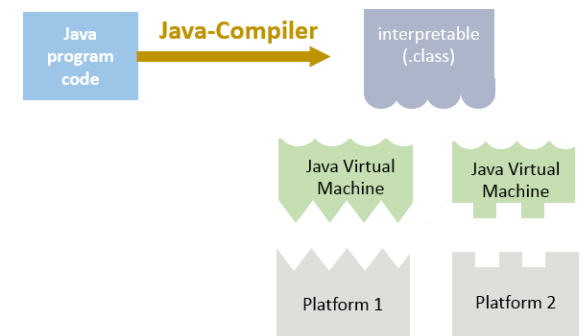
6

Java + Virtual Machine



Compiled Languages: (Bsp.: C)

„Virtual Machine Languages“: (Bsp.: Java)

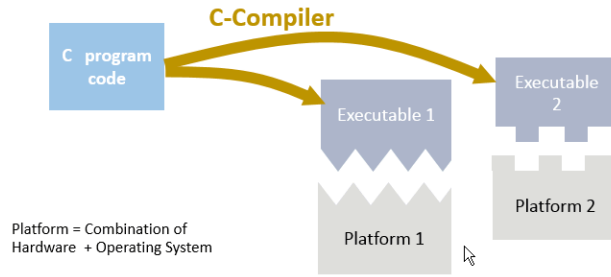


Navigation icons

7

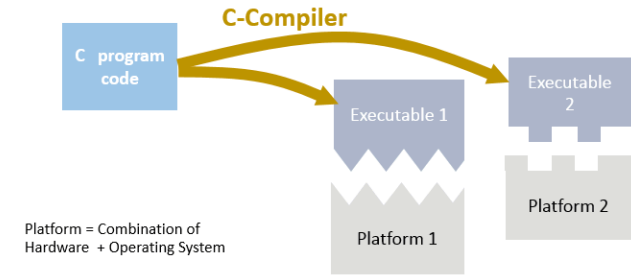
Java + Virtual Machine

Compiled Languages: (Bsp.: C)

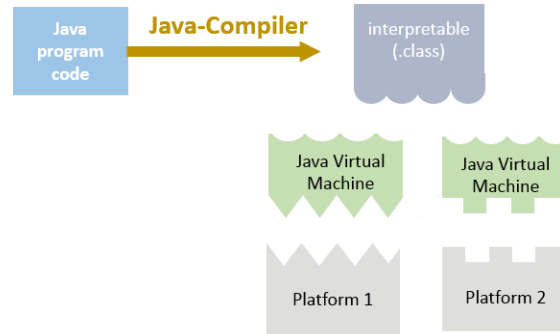


Java + Virtual Machine

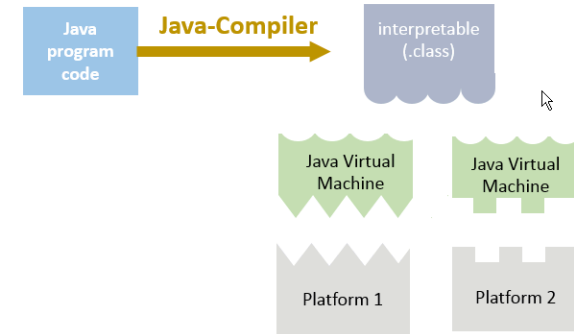
Compiled Languages: (Bsp.: C)



„Virtual Machine Languages“: (Bsp.: Java)



„Virtual Machine Languages“: (Bsp.: Java)



Programm und vereinfachtes Speichermodell

```

...
int horst;
int heiner;
int fritz;
horst = 101;
heiner = 2;
fritz = horst + heiner;
horst = 2000;
...
    
```

Vereinfachtes Speicher-Modell

Zell-Nr (Adresse)	Zell-Name (Variablenname)	Zell-Inhalt
		⋮
1124		
1125	horst	
1126	heiner	
1127		
1128	fritz	
		⋮
4027		
4028		int horst;
4029		int heiner;
4030		int fritz;
4029		horst = 101;
4030		heiner = 2;
		⋮

Daten

Programm

Programm und vereinfachtes Speichermodell

```

...
int horst;
int heiner;
int fritz;
horst = 101;
heiner = 2;
fritz = horst + heiner;
horst = 2000;
...
    
```

Vereinfachtes Speicher-Modell

Zell-Nr (Adresse)	Zell-Name (Variablenname)	Zell-Inhalt
		⋮
1124		
1125	horst	
1126	heiner	
1127		
1128	fritz	
		⋮
4027		
4028		int horst;
4029		int heiner;
4030		int fritz;
4029		horst = 101;
4030		heiner = 2;
		⋮

Daten

Programm

Programm und vereinfachtes Speichermodell

```
...
int horst;
int heiner;
int fritz;
horst = 101;
heiner = 2;
fritz = horst + heiner;
horst = 2000;
...
```

Vereinfachtes Speicher-Modell		
Zell-Nr (Adresse)	Zell-Name (Variablenname)	Zell-Inhalt
		⋮
1124		
1125	horst	
1126	heiner	
1127		
1128	fritz	
		⋮
4027		
4028		int horst;
4029		int heiner;
4030		int fritz;
4029		horst = 101;
4030		heiner = 2;
		⋮

Daten

Programm



8

Programm und vereinfachtes Speichermodell

```
...
int horst;
int heiner;
int fritz;
horst = 101;
heiner = 2;
fritz = horst + heiner;
horst = 2000;
...
```

Vereinfachtes Speicher-Modell		
Zell-Nr (Adresse)	Zell-Name (Variablenname)	Zell-Inhalt
		⋮
1124		
1125	horst	
1126	heiner	
1127		
1128	fritz	
		⋮
4027		
4028		int horst;
4029		int heiner;
4030		int fritz;
4029		horst = 101;
4030		heiner = 2;
		⋮

Daten

Programm



8

Programm und vereinfachtes Speichermodell

```
...
int horst;
int heiner;
int fritz;
horst = 101;
heiner = 2;
fritz = horst + heiner;
horst = 2000;
...
```

Vereinfachtes Speicher-Modell		
Zell-Nr (Adresse)	Zell-Name (Variablenname)	Zell-Inhalt
		⋮
1124		
1125	horst	
1126	heiner	
1127		
1128	fritz	
		⋮
4027		
4028		int horst;
4029		int heiner;
4030		int fritz;
4029		horst = 101;
4030		heiner = 2;
		⋮

Daten

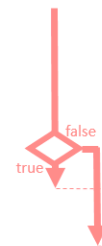
Programm



8

Kontrollfluss: Bedingte Verzweigung

```
...
int horst;
int heiner;
int fritz;
horst = 101;
heiner = 2;
fritz = horst + heiner;
horst = 2000;
if (heiner == 2)
    horst = 10;
else
    horst = 11;
fritz = 17;
...
```



Vereinfachtes Speicher-Modell		
Zell-Nr (Adresse)	Zell-Name (Variablenname)	Zell-Inhalt
		⋮
1124		
1125	horst	2000
1126	heiner	2
1127		
1128	fritz	103
		⋮
4027		
4028		int horst;
4029		int heiner;
4030		int fritz;
4029		horst = 101;
4030		heiner = 2;
		⋮

Daten

Programm



14

Kontrollfluss: Bedingte Verzweigung

```

...
int horst;
int heiner;
int fritz;
horst = 101;
heiner = 2;
fritz = horst + heiner;
horst = 2000;
if (heiner == 2)
    horst = 10;
else
    horst = 11;
fritz = 17;
...
    
```

Diagramm: Ein Entscheidungsbaum zeigt den Kontrollfluss. Die Bedingung `heiner == 2` ist wahr (true), daher führt der Fluss zum Block `horst = 10;`. Ein falscher Pfad (false) würde zu `horst = 11;` führen.

Vereinfachtes Speicher-Modell

Zell-Nr (Adresse)	Zell-Name (Variablenname)	Zell-Inhalt
		⋮
1124		
1125	horst	2000
1126	heiner	2
1127		
1128	fritz	103
		⋮
4027		
4028		int horst;
4029		int heiner;
4030		int fritz;
4029		horst = 101;
4030		heiner = 2;
		⋮

Daten

Programm

Kontrollfluss: Schleife

```

...
int horst;
int heiner;
int fritz;
horst = 101;
heiner = 2;
fritz = horst + heiner;
horst = 2000;
while (heiner > 0)
    heiner = heiner - 1;
fritz = 17;
...
    
```

Diagramm: Ein Entscheidungsbaum zeigt den Kontrollfluss. Die Bedingung `heiner > 0` ist wahr (true), daher führt der Fluss zum Block `heiner = heiner - 1;`. Ein falscher Pfad (false) würde den Fluss aus der Schleife nach unten führen.

Vereinfachtes Speicher-Modell

Zell-Nr (Adresse)	Zell-Name (Variablenname)	Zell-Inhalt
		⋮
1124		
1125	horst	2000
1126	heiner	2
1127		
1128	fritz	103
		⋮
4027		
4028		int horst;
4029		int heiner;
4030		int fritz;
4029		horst = 101;
4030		heiner = 2;
		⋮

Daten

Programm



14



17

Kontrollfluss: Schleife

```

...
int horst;
int heiner;
int fritz;
horst = 101;
heiner = 2;
fritz = horst + heiner;
horst = 2000;
while (heiner > 0)
    heiner = heiner - 1;
fritz = 17;
...
    
```

Diagramm: Ein Entscheidungsbaum zeigt den Kontrollfluss. Die Bedingung `heiner > 0` ist wahr (true), daher führt der Fluss zum Block `heiner = heiner - 1;`. Ein falscher Pfad (false) würde den Fluss aus der Schleife nach unten führen.

Vereinfachtes Speicher-Modell

Zell-Nr (Adresse)	Zell-Name (Variablenname)	Zell-Inhalt
		⋮
1124		
1125	horst	2000
1126	heiner	2
1127		
1128	fritz	103
		⋮
4027		
4028		int horst;
4029		int heiner;
4030		int fritz;
4029		horst = 101;
4030		heiner = 2;
		⋮

Daten

Programm

Kontrollfluss: Schleife

```

...
int horst;
int heiner;
int fritz;
horst = 101;
heiner = 2;
fritz = horst + heiner;
horst = 2000;
while (heiner > 0)
    heiner = heiner - 1;
fritz = 17;
...
    
```

Diagramm: Ein Entscheidungsbaum zeigt den Kontrollfluss. Die Bedingung `heiner > 0` ist wahr (true), daher führt der Fluss zum Block `heiner = heiner - 1;`. Ein falscher Pfad (false) würde den Fluss aus der Schleife nach unten führen.

Vereinfachtes Speicher-Modell

Zell-Nr (Adresse)	Zell-Name (Variablenname)	Zell-Inhalt
		⋮
1124		
1125	horst	2000
1126	heiner	2
1127		
1128	fritz	103
		⋮
4027		
4028		int horst;
4029		int heiner;
4030		int fritz;
4029		horst = 101;
4030		heiner = 2;
		⋮

Daten

Programm



17



17

Kontrollfluss: Schleife

```
...
int horst;
int heiner;
int fritz;
horst = 101;
heiner = 2;
fritz = horst + heiner;
horst = 2000;
while(heiner > 0)
    heiner = heiner - 1;
fritz = 17;
...
```

Vereinfachtes Speicher-Modell		
Zell-Nr (Adresse)	Zell-Name (Variablenname)	Zell-Inhalt
		⋮
1124		
1125	horst	2000
1126	heiner	0
1127		
1128	fritz	17
		⋮
4027		
4028		int horst;
4029		int heiner;
4030		int fritz;
4029		horst = 101;
4030		heiner = 2;
		⋮

Daten

Programm