



Skript zur Vorlesung  
**Datenbanksysteme I**  
Wintersemester 2017/2018

# **Kapitel 5: Sortieren, Gruppieren und Views in SQL**

Vorlesung: Prof. Dr. Christian Böhm  
Übungen: Dominik Mautz

Skript © 2017 Christian Böhm

<http://dmm.dbs.ifi.lmu.de/dbs>



# Sortieren

- In SQL mit ORDER BY  $A_1, A_2, \dots$
- Bei mehreren Attributen: Lexikographisch

A	B	order by A, B	A	B	order by B, A	A	B
1	1		1	1		1	1
3	1		2	2		3	1
2	2		3	1		4	1
4	1		3	3		2	2
3	3		4	1		3	3

- Steht am Schluss der Anfrage
- Nach Attribut kann man ASC für aufsteigend (Default) oder DESC für absteigend angeben
- Nur Attribute der SELECT-Klausel verwendbar



# Beispiel

- Gegeben:
  - MagicNumbers (Name: String, Wert: Int)
  - Primzahlen (Zahl: Int)
- Anfrage: Alle MagicNumbers, die prim sind, sortiert nach dem Wert beginnend mit größtem

```
select * from MagicNumbers where Wert in  
(select Zahl from Primzahlen)  
order by Wert desc
```

- Nicht möglich:

```
select Name from MagicNumbers order by Wert
```



# Aggregation

- Berechnet Eigenschaften ganzer Tupel-Mengen
- Arbeitet also Tupel-übergreifend
- Aggregatfunktionen in SQL:
  - **count** Anzahl der Tupel bzw. Werte
  - **sum** Summe der Werte einer Spalte
  - **avg** Durchschnitt der Werte einer Spalte
  - **max** größter vorkommender Wert der Spalte
  - **min** kleinster vorkommender Wert
- Aggregate können sich erstrecken:
  - auf das gesamte Anfrageergebnis
  - auf einzelne Teilgruppen von Tupeln (siehe später)



# Aggregation

- Aggregatfunktionen stehen in der Select-Klausel
- Beispiel:  
Gesamtzahl und Durchschnitt der Einwohnerzahl aller Länder, die mit 'B' beginnen:

```
select sum (Einw), avg (Einw)  
from länder  
where LName like 'B%'
```

- Ergebnis ist immer ein einzelnes Tupel:  
Keine Mischung aggregierte/nicht aggregierte Attribute
- Aggregate wie **min** oder **max** sind ein einfaches Mittel, um Eindeutigkeit bei Subqueries herzustellen (vgl. Kapitel 4, Folie 43)



# Aggregation

- NULL-Werte werden ignoriert (auch bei **count**)
- Eine Duplikatelimination kann erzwungen werden
  - **count** (**distinct** KName) zählt **verschiedene** Kunden
  - **count** (**all** KName) zählt alle Einträge (außer **NULL**)
  - **count** (KName) ist identisch mit **count** (**all** KName)
  - **count** (\*) zählt die Tupel des Anfrageergebnisses (macht nur bei NULL-Werten einen Unterschied)
- Beispiel:
  - Produkt (PName, Preis, ...)
  - Alle Produkte, mit unterdurchschnittlichem Preis:  

```
select *  
from Produkt  
where Preis < (select avg (Preis) from Produkt)
```



# Gruppierung

- Aufteilung der Ergebnis-Tupel in Gruppen
- Ziel: Aggregationen
- Beispiel:

Gesamtgehalt und Anzahl Mitarbeiter pro Abteilung

Mitarbeiter					Aggregationen:	
<u>PNr</u>	Name	Vorname	Abteilung	Gehalt	$\Sigma$ Gehalt	COUNT
001	Huber	Erwin	01	2000	6300	3
002	Mayer	Hugo	01	2500		
003	Müller	Anton	01	1800		
004	Schulz	Egon	02	2500	4200	2
005	Bauer	Gustav	02	1700		

- **Beachte: So in SQL nicht möglich!**  
Anfrage-Ergebnis soll wieder eine **Relation** sein



# Gruppierung

## Mitarbeiter

<u>PNr</u>	Name	Vorname	Abteilung	Gehalt
001	Huber	Erwin	01	2000
002	Mayer	Hugo	01	2500
003	Müller	Anton	01	1800
004	Schulz	Egon	02	2500
005	Bauer	Gustav	02	1700

- In SQL:  
**select** Abteilung, **sum** (Gehalt), **count** (\*)  
**from** Mitarbeiter  
**group by** Abteilung

Abteilung	sum (Gehalt)	count (*)
01	6300	3
02	4200	2





# Gruppierung

- Syntax in SQL:  

<b>select</b>	...	← siehe unten
<b>from</b>	...	
<b>[where</b>	...]	
<b>[group by</b>	A <sub>1</sub> , A <sub>2</sub> , ...	
<b>[having</b>	...]	← siehe Seite 13ff.
<b>[order by</b>	...]	
- Wegen Relationen-Eigenschaft des Ergebnisses Einschränkung der **select**-Klausel. Erlaubt sind:
  - Attribute aus der Gruppierungsklausel (incl. arithmetischer Ausdrücke etc.)
  - Aggregationsfunktionen auch über andere Attribute, z.B. **count (\*)**
  - in der Regel **select \* from...group by...** nicht erlaubt



# Gruppierung

- Beispiel: Nicht möglich!!!

## Mitarbeiter

<u>PNr</u>	Name	Vorname	Abteilung	Gehalt
001	Huber	Erwin	01	2000
002	Mayer	Hugo	01	2500
003	Müller	Anton	01	1800
004	Schulz	Egon	02	2500
005	Bauer	Gustav	02	1700

- ~~select PNr~~, Abteilung, **sum** (Gehalt)  
**from** Mitarbeiter  
**group by** Abteilung

<del>„PNr“</del>	Abteilung	Gehalt
<del>„001,002,003“</del>	01	6300
<del>„004,005“</del>	02	4200



# Gruppierung mehrerer Attribute

- Etwa sinnvoll in folgender Situation:

<u>PNr</u>	Name	Vorname	Abteilung	Einheit	Gehalt
001	Huber	Erwin	01	01	2000
002	Mayer	Hugo	01	02	2500
003	Müller	Anton	01	02	1800
004	Schulz	Egon	02	01	2500
005	Bauer	Gustav	02	01	1700

Gesamtgehalt in jeder Gruppe:

```
select      Abteilung, Einheit,
            sum(Gehalt)
from        Mitarbeiter
group by    Abteilung, Einheit
```

Debitoren  
Kreditoren  
Fernsehgeräte  
Buchhaltung  
Produktion

Abt.	Ei.	$\Sigma$ Geh.
01	01	2000
01	02	4300
02	01	4200



# Gruppierung mehrerer Attribute

Oft künstlich wegen **select**-Einschränkung:

Mitarbeiter  $\bowtie$  Abteilungen

PNr	Name	Vorname	ANr	AName	Gehalt
001	Huber	Erwin	01	Buchhaltung	2000
002	Mayer	Hugo	01	Buchhaltung	2500
003	Müller	Anton	01	Buchhaltung	1800
004	Schulz	Egon	02	Produktion	2500
005	Bauer	Gustav	02	Produktion	1700

- Nicht möglich, obwohl AName von ANr funktional abh.:  
~~**select** ANr, AName, sum(Gehalt) **from** ... **where** ... **group by** ANr~~
- Aber wegen der funktionalen Abhängigkeit identisch mit:  
**select** ANr, AName, sum(...) **from** ... **where** ... **group by** ANr, AName
- Weitere Möglichkeit (ebenfalls wegen Abhängigkeit):  
**select** ANr, **max** (AName), sum(...) **from** ... **where** ... **group by** ANr



# Die Having-Klausel

- Motivation:  
Ermittle das Gesamt-Einkommen in jeder Abteilung, die mindestens 5 Mitarbeiter hat
- In SQL nicht möglich:  

```
select      ANr, sum (Gehalt)
from        Mitarbeiter
where      count (*) >= 5
group by    ANr
having     count (*) >= 5
```

**GEHT NICHT !**  
**STATT DESSEN:**
- Grund: Gruppierung wird erst nach SELECT-FROM-WHERE-Operationen ausgeführt



# Auswertung der Gruppierung

An folgendem Beispiel:

```
select A, sum(D)  
from ... where ...  
group by A, B  
having sum (D) < 10 and max (C) = 4
```

1. Schritt:  
from/where

A	B	C	D
1	2	3	4
1	2	4	5
2	3	3	4
3	3	4	5
3	3	6	7

2. Schritt:  
Gruppenbildung

A	B	C	D
1	2	3	4
		4	5
2	3	3	4
3	3	4	5
		6	7

3. Schritt:  
Aggregation

A	B	sum(D)	max(C)
1	2	9	4
2	3	4	3
3	3	12	6

temporäre „nested relation“



# Auswertung der Gruppierung

An folgendem Beispiel:

```
select A, sum(D)
from ... where ...
group by A, B
having sum (D) < 10 and max (C) = 4
```

3. Schritt:

**Aggregation**

A	B	sum(D)	max(C)
1	2	9	4
2	3	4	3
3	3	12	6

4. Schritt:

**having (=Selektion)**

A	B	sum(D)	max(C)
1	2	9	4

5. Schritt:

**Projektion**

A	sum(D)
1	9

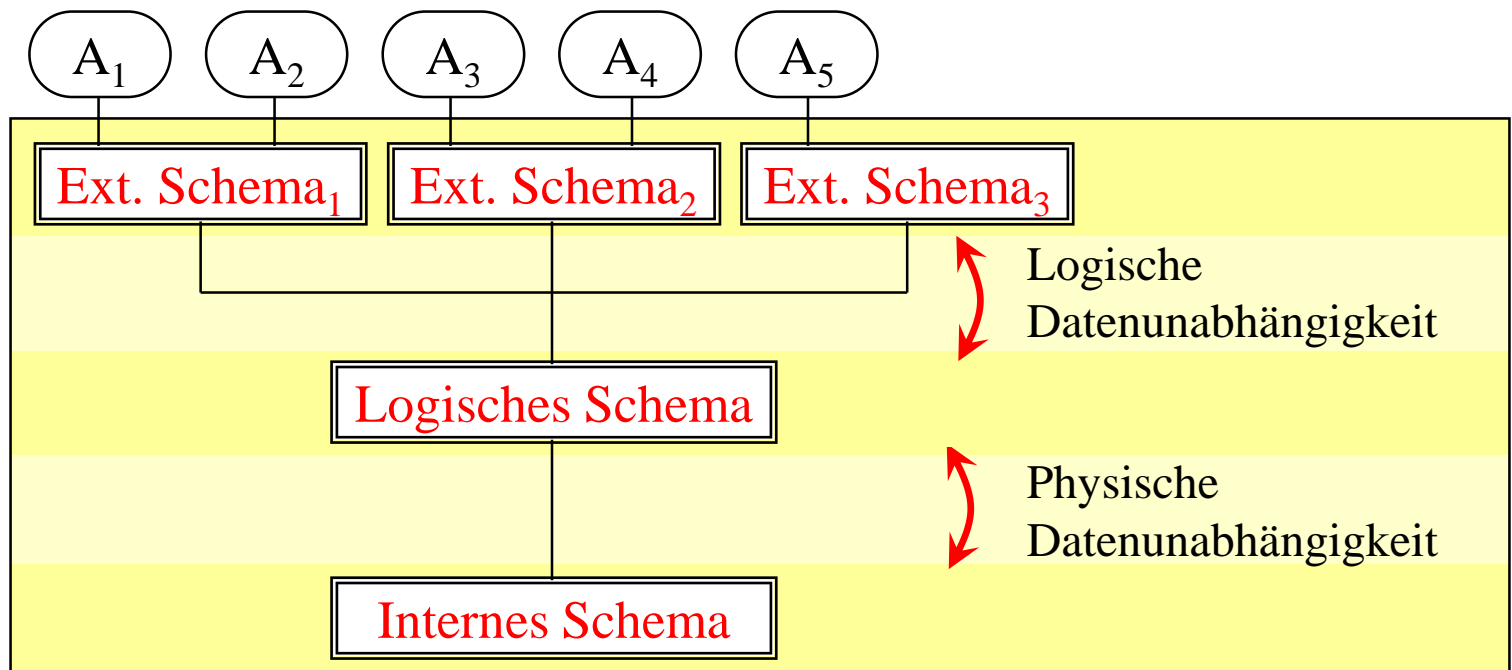


# Architektur eines DBS

Drei-Ebenen-Architektur zur Realisierung von

- **physischer**
- **und logischer**

Datenunabhängigkeit (nach ANSI/SPARC)







# Externe Ebene

- Gesamt-Datenbestand ist angepasst, so dass jede Anwendungsgruppe nur die Daten sieht, die sie...
  - sehen will (Übersichtlichkeit)
  - sehen soll (Datenschutz)
- Logische Datenunabhängigkeit
- In SQL:  
Realisiert mit dem Konzept der **Sicht (View)**



# Was ist eine Sicht (View)?

- Virtuelle Relation
- Was bedeutet virtuell?
  - Die View sieht für den Benutzer aus wie eine Relation:
    - **select ... from** *View<sub>1</sub>*, *Relation<sub>2</sub>*, ... **where ...**
    - mit Einschränkung auch: **insert**, **delete** und **update**
  - Aber die Relation ist nicht real existent/gespeichert; Inhalt ergibt sich durch **Berechnung** aus anderen Relationen
- Besteht aus zwei Teilen:
  - Relationenschema für die View (nur rudimentär)
  - Berechnungsvorschrift, die den Inhalt festlegt: SQL-Anfrage mit **select ... from ... where**



# Viewdefinition in SQL

- Das folgende DDL-Kommando erzeugt eine View  
**create [or replace] view *VName* [(*A*<sub>1</sub>, *A*<sub>2</sub>, ...)]\* as select ...**
- Beispiel: Eine virtuelle Relation Buchhalter, nur mit den Mitarbeitern der Buchhaltungsabteilung:  
**create view Buchhalter as  
select PNr,Name,Gehalt from Mitarbeiter where ANr=01**
- Die View *Buchhalter* wird erzeugt:

Mitarbeiter

PNr	Name	Vorname	ANr	Gehalt
001	Huber	Erwin	01	2000
002	Mayer	Hugo	01	2500
003	Müller	Anton	01	1800
004	Schulz	Egon	02	2500
005	Bauer	Gustav	02	1700

Buchhalter

PNr	Name	Gehalt
001	Huber	2000
002	Mayer	2500
003	Müller	1800




# Konsequenzen

- Automatisch sind in dieser View alle Tupel der **Basisrelation**, die die Selektionsbedingung erfüllen
- An diese können beliebige Anfragen gestellt werden, auch in Kombination mit anderen Tabellen (Join) etc:  
`select * from Buchhalter where Name like 'B%'`
- In Wirklichkeit wird lediglich die View-Definition in die Anfrage eingesetzt und dann ausgewertet:

**Buchhalter:**



`select PNr, Name, Gehalt  
from Mitarbeiter where ANr=01`



```
select * from Buchhalter where Name like 'B%'  
select * from ( select PNr, Name, Gehalt  
                  from Mitarbeiter where ANr=01 )  
where Name like 'B%'
```



# Konsequenzen

- Bei Updates in der Basisrelation (Mitarbeiter)  
**ändert sich auch die virtuelle Relation (Buchhalter)**
- Umgekehrt können (mit Einschränkungen) auch Änderungen an der View durchgeführt werden, die sich dann auf die Basisrelation auswirken
- Eine View kann selbst wieder Basisrelation einer neuen View sein (View-Hierarchie)
- Views sind ein wichtiges Strukturierungsmittel für Anfragen und die gesamte Datenbank

## Löschen einer View:

**drop view** *VName*



# In Views erlaubte Konstrukte

- Folgende Konstrukte sind in Views erlaubt:
  - Selektion und Projektion  
(incl. Umbenennung von Attributen, Arithmetik)
  - Kreuzprodukt und Join
  - Vereinigung, Differenz, Schnitt
  - Gruppierung und Aggregation
  - Die verschiedenen Arten von Subqueries
- Nicht erlaubt:
  - Sortieren



# Insert/Delete/Update auf Views

- Logische Datenunabhängigkeit:
  - Die einzelnen Benutzer-/Anwendungsgruppen sollen ausschließlich über das externe Schema (d.h. Views) auf die Datenbank zugreifen (Übersicht, Datenschutz)
  - Insert, Delete und Update auf Views erforderlich
- Effekt-Konformität
  - View soll sich verhalten wie gewöhnliche Relation
  - z.B. nach dem Einfügen eines Tupels muß das Tupel in der View auch wieder zu finden sein, usw.
- Mächtigkeit des View-Mechanismus
  - Join, Aggregation, Gruppierung usw.
  - Bei komplexen Views Effekt-Konformität unmöglich



# Insert/Delete/Update auf Views

- Wir untersuchen die wichtigsten Operationen in der View-Definition auf diese Effekt-Konformität
  - Projektion
  - Selektion
  - Join
  - Aggregation und Gruppierung
- Wir sprechen von Projektions-Sichten usw.
  - Änderung auf Projektionssicht muß in Änderung der Basisrelation(en) transformiert werden
- Laufendes Beispiel:
  - MGA (Mitarbeiter, Gehalt, Abteilung)
  - AL (Abteilung, Leiter)





# Projektionssichten

- Beispiel:

```
create view MA as  
select Mitarbeiter, Abteilung  
from MGA
```

- Keine Probleme beim Löschen und Update:

```
delete from MA where Mitarbeiter = ...
```

```
→ delete from MGA where Mitarbeiter = ...
```

- Bei Insert müssen wegprojizierte Attribute durch NULL-Werte oder bei der Tabellendefinition festgelegte Default-Werte belegt werden:

```
insert into MA values ('Weber', 001)
```

```
→ insert into MGA values ('Weber', NULL, 001)
```



# Projektionssichten

- Problem bei Duplikatelimination (**select distinct**):  
Keine eindeutige Zuordnung zwischen Tupeln der View und der Basisrelation:
  - Bei Arithmetik in der Select-Klausel: Rückrechnung wäre erforderlich:  
**create view P as select  $3*x*x*x+2*x*x+x+1$  as y from A**
  - Der folgende Update wäre z.B. problematisch:  
**update P set y = 0 where ...**
  - womit müsste x besetzt werden?  
**Mit der Nullstelle des Polynoms  $f(x) = 3x^3 + 2x^2 + x + 1$**   
**Nullstellensuche kein triviales mathematisches Problem**
- Kein **insert/delete/update** bei **distinct**/Arithmetik



# Selektionssichten

- Beispiel:

```
create view MG as  
select * from MGA  
where Gehalt >= 20
```

- Beim Ändern (und Einfügen) kann es passieren, dass ein Tupel aus der View verschwindet, weil es die Selektionsbedingung nicht mehr erfüllt:  
**update MG set Gehalt = 19 where Mitarbeiter = 'Huber'**
- Huber ist danach nicht mehr in MG
- Dies bezeichnet man als Tupel-Migration:  
Tupel verschwindet, taucht aber vielleicht dafür in anderer View auf



# Selektionssichten

- Dies ist manchmal erwünscht
  - Mitarbeiter wechselt den zuständigen Sachbearbeiter, jeder Sachbearbeiter arbeitet mit „seiner“ View
- Manchmal unerwünscht
  - Datenschutz
- Deshalb in SQL folgende Möglichkeit:

```
create view MG as  
select * from MGA  
where Gehalt >= 20  
with check option
```
- Die Tupel-Migration wird dann unterbunden  
Fehlermeldung bei: **update MG set Gehalt = 19 where ...**



# Join-Views

- Beispiel:

```
create view MGAL as  
select Mitarbeiter, Gehalt, MGA.Abteilung, Leiter  
from MGA, AL  
where MGA.Abteilung = AL.Abteilung
```

- Insert in diese View nicht eindeutig übersetzbar:  
**insert into MGAL values** ('Schuster', 30, 001, 'Boss')  
→ **insert into MGA values** ('Schuster', 30, 001)  
wenn kein Tupel (001, 'Boss') in AL existiert:  
→ **insert into AL values** (001, 'Boss')  
→ **update AL set** Leiter='Boss' **where** Abteilung=001  
oder Fehlermeldung ?
- Daher: Join-View in SQL nicht updatable



# Aggregation, group by, Subquery

- Auch bei Aggregation und Gruppierung ist es nicht möglich, eindeutig auf die Änderung in der Basisrelation zu schließen
- Subqueries sind unproblematisch, sofern sie keinen Selbstbezug aufweisen (Tabelle in from-Klausel der View wird nochmals in Subquery verwendet)

Eine View, die keiner der angesprochenen Problemklassen angehört, heisst **Updatable View**. Insert, delete und update sind möglich.



# Materialisierte View

Hier nur Begriffserklärung:

- Eine sog. materialisierte View ist **keine virtuelle** Relation sondern eine real gespeicherte
  - Der Inhalt der Relation wurde aber durch eine Anfrage an andere Relationen und Views ermittelt
  - In SQL einfach erreichbar durch Anlage einer Tabelle *MVName* und Einfügen der Tupel mit:  
***insert into MVName (select ... from ... where)***
  - Bei Änderungen an den Basisrelationen keine automatische Änderung in *MVName* und umgekehrt
  - DBS bieten oft auch spezielle Konstrukte zur Aktualisierung (**Snapshot, Trigger**), kein Standard-SQL
- Bei dem Begriff *View* meinen wir *nicht* materialisierte Views



# Rechtevergabe

- Basiert in SQL auf Relationen bzw. Views
- Syntax:  

**grant** *Rechteliste*  
**on** *Relation* bzw. *View*  
**to** *Benutzerliste*  
**[with grant option]**
- *Rechteliste*:
  - all [privileges]
  - select, insert, delete (mit Kommas sep.)
  - update (optional in Klammern: Attributnamen)





# Rechtevergabe

- *Benutzerliste:*
  - Benutzernamen (mit Passwort identifiziert)
  - **to public** (an alle)
- Grant Option:  
Recht, das entsprechende Privileg selbst weiterzugeben
- Rücknahme von Rechten:  
**revoke** *Rechteliste*  
**on** *Relation*  
**from** *Benutzerliste*  
[**restrict**]      *Abbruch, falls Recht bereits weitergegeben*  
[**cascade**]      *ggf. Propagierung der Revoke-Anweisung*