

Structured Query Language (SQL)

Datenbanken

```
select <Attribut- und Funktionsliste>
from <Relationenliste>
[where <Bedingung>]
[group by <Gruppierungsattribut (e)>]
[having <Gruppenbedingung>]
[order by <Attributliste>];
```

Inhalte: Datenbanken (DBs)

1. Einführung

- Anwendungen
- Datenbankmanagementsysteme

2. Datenbank-Modellierung

- Entity-Relationship-Modell (ER-Modell)
- Beziehung zwischen ER und UML

3. Das relationale Modell

- Relationales Datenmodell (RM)
- Vom ER-Modell zum RM
- Relationale Algebra als Anfragesprache

4. Relationale Entwurfstheorie

- Funktionale Abhängigkeiten
- Normalformen

5. Structured Query Language (SQL)

- Datendefinition
- Datenmanipulation

6. Anfrageverarbeitung

- Architektur
- Indexierung
- Anfragepläne, Optimierung

7. Transaktionen

- Transaktionsverarbeitung, Schedules, Sperren
- Wiederherstellung

8. Verteilte Datenbanken

- Fragmentierung, Replikation, Allokation; CAP
- Anfragebeantwortung, föderierte Systeme

Relationales Schema

- Relationales Schema (in 3NF/BCNF): Unternehmen → DB anlegen

Angestellte	<u>SVN</u>	NName	VName	Geschlecht	Adresse	Gehalt	Geb	Abt	Vorgesetzte
-------------	------------	-------	-------	------------	---------	--------	-----	-----	-------------

Projekt	<u>Nummer</u>	Name	Standort	AbtNr	Abteilung	Name	<u>Nummer</u>	Leitung	AnfDatum
---------	---------------	------	----------	-------	-----------	------	---------------	---------	----------

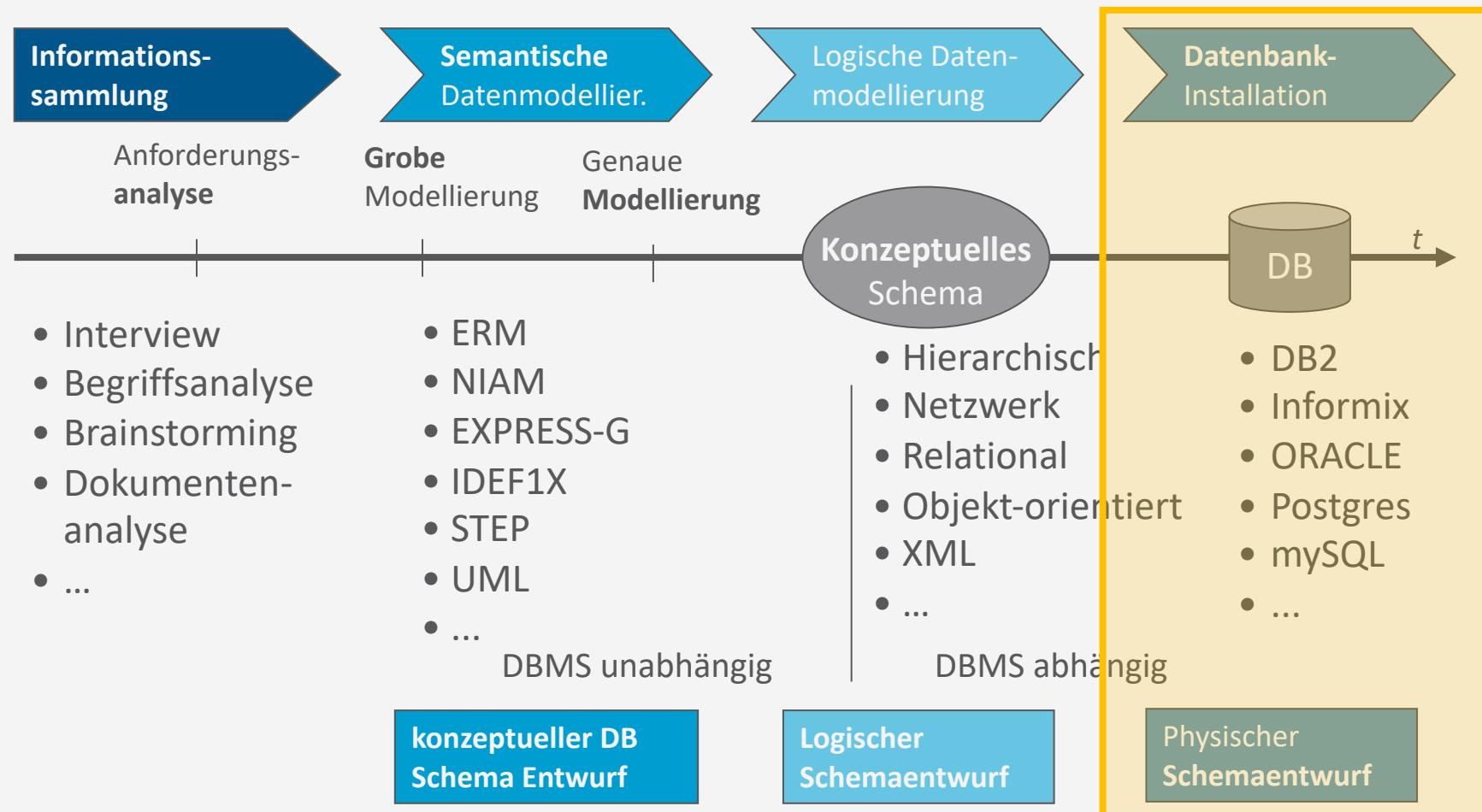
ArbeitetAn	<u>ProjNr</u>	<u>SVN</u>	Std	AbtStandort	<u>AbtNr</u>	Standort
------------	---------------	------------	-----	-------------	--------------	----------

Angehörige	<u>Name</u>	Geb	Geschlecht	Grad	<u>SVN</u>
------------	-------------	-----	------------	------	------------

- Relationale Algebra: Anfragen und Datenmanipulation
 - $\pi, \rho, \sigma, \cup, \cap, -, \times, \bowtie$; gruppieren, aggregieren
 - Insert, delete, update

Phasen des DB-Entwurfs

- Ausblick: Von der Anwendung her
 - Teil von 2. DB-Modellierung
 - Methode: ERM
 - Teil von 3. Das relationale Datenmodell
 - Methode: relationale Modellierung
 - Teil von 4. DB-Entwurf
 - Teil von 5. SQL & Übergang zu „Hinter den Kulissen“



SQL - Historie

- 1974: SEQUEL
 - Erster Vorschlag für die Sprache SQL, Entwicklung durch IBM
 - Implementierung für (experimentelles) relationales DBMS: System-R
- 1983: SQL ist de facto Standard
- 1986: SQL-86 / SQL 1
 - Erster offizieller Standard durch ANSI und ISO
- 1989: SQL-89
 - Revision des ersten Standards
- 1992: SQL-92 / SQL 2
 - zweite, deutlich erweiterte Revision
- 2000: SQL 3
 - mit OO-Konzepten, Multimedia, ...
- Weitere Revisionen 2003, 2006 (mit XML), 2008, 2011, 2016, 2023 (aktuell; Graph-Anfragesprache hinzugefügt)

DB-Sprachen

- Definition von DBs:
 - View Definition Languages (VDLs): extern
 - Data Definition Languages (DDLs): logisch
 - Storage Definition Languages (SDLs): intern
- Zugriff auf DBs (Einfügen, Ändern, Löschen und Anfragen von Datensätzen):
 - Data Manipulation Languages (DMLs)
 - Einfüge-, Änderungs- und Löschoperationen: Updates
 - Reine Anfragen: „Queries“
 - Alle Zugriffsarten: „Manipulation“
 - Data Control Languages (DCLs)

SQL : Structured Query Language
VDL, DDL, SDL, DML, DCL in einem

Überblick: 5. Structured Query Language (SQL)

A. *Datendefinition (SQL als DDL)*

- Schema, Tabellen, Datentypen, Constraints definieren
- Strukturelle Änderungen mittels drop, alter

B. *Datenmanipulation (SQL als DML)*

- Anfragen
- Datenänderungen

C. *Und der Rest*

- Sichten (SQL als VDL)
- Rechtevergabe (SQL als DCL)
- Programmiermethoden

Das SCHEMA Konstrukt

- SCHEMA: Namensraum in einer Datenbank
 - Die meisten Implementierungen akzeptieren auch DATABASE
- Enthält:
 - Eindeutigen Namen
 - Autorisierungsbezeichner, um Nutzer*innen oder Inhaber*innen des Schemas zu identifizieren
 - Deskriptoren für jedes im Schema enthaltene Element:
 - Relationen
 - Wertebereiche
 - Einschränkungen
 - Sichten
 - Autorisierungsinformationen bzw. Zugriffsrechte
 - etc.

Definition eines SCHEMAS

- **CREATE SCHEMA** definiert eine Hülle für eine DB:
 - Name: SchemaName
 - Autorisierung: [**authorization**] Authorization
 - Identifiziert Nutzer*in, dem*r das Schema gehört; wenn nicht genannt, wird der*ie derzeitige Nutzer*in als Inhaber*in gesetzt
 - Mögliche Liste von Elementen in Schema: SchemaElementDefinition
 - Liste von Tabellen innerhalb des Schemas
 - Über CREATE TABLE (nächste Folie)

```
create schema [ SchemaName ]
[ [ authorization ] Authorization ]
{ SchemaElementDefinition };
```

Eingeschränkte SQL-Grammatik
(nicht vollständig)

- Beispiele:
 - **create schema** Unternehmen **authorization** JSmith;
 - **create schema** Unternehmen **authorization** JSmith
create table Projekt;

Relationales Schema: CREATE Beispiele

- Relationales Schema (in 3NF/BCNF): Unternehmen → DB anlegen

Angestellte	<u>SVN</u>	NName	VName	Geschlecht	Adresse	Gehalt	Geb	Abt	Vorgesetzte
-------------	------------	-------	-------	------------	---------	--------	-----	-----	-------------

Projekt	<u>Nummer</u>	Name	Standort	AbtNr	Abteilung	Name	<u>Nummer</u>	Leitung	AnfDatum
---------	---------------	------	----------	-------	-----------	------	---------------	---------	----------

ArbeitetAn	<u>ProjNr</u>	<u>SVN</u>	Std	AbtStandort	<u>AbtNr</u>	Standort
------------	---------------	------------	-----	-------------	--------------	----------

Angehörige	<u>Name</u>	Geb	Geschlecht	Grad	<u>SVN</u>
------------	-------------	-----	------------	------	------------

Praxis-Test mit DBeaver

- Tabellen definieren



Dbeaver Screenshot

Weitere Online-Ressource:

<https://www.w3schools.com/sql/default.asp>

Achtung: SQL Befehle teilweise implementierungsabhängig

Beispiele für CREATE TABLE

```
create table Angestellte (
```

SVN
NName
VName
Geschlecht
Adresse
Gehalt
Geb
Abt
Vorgesetzte

```
    char(12)      not null,  
    varchar(25)   not null,  
    varchar(25)   not null,  
    char,  
    varchar(60),  
    decimal(10,2),  
    date,  
    int           default 1,  
    char(12),
```

Einrückung, erweiterter Leerraum dient nur der Übersicht und ist nicht erforderlich.

Abt ist Fremdschlüssel auf Relation ABTEILUNG, die noch nicht definiert ist → noch nicht definierbar

```
primary key (SVN),  
foreign key (Vorgesetzte) references Angestellte(SVN)
```

```
) ;
```

Angestellte	SVN	NName	VName	Geschlecht	Adresse	Gehalt	Geb	Abt	Vorgesetzte
-------------	-----	-------	-------	------------	---------	--------	-----	-----	-------------

Beispiele für CREATE TABLE

```
create table Abteilung (
    Name          varchar(25) not null,
    Nummer        serial,
    Leitung       char(12),
    AnfDatum     date,
    primary key (Nummer),
    unique        (Name),
    foreign key (Leitung) references Angestellte(SVN)
);
```

Für eine inkrementell wachsende ID nutzt

- *PostgreSQL* den Datentyp SERIAL, womit ein Int-Attribut angelegt wird, welches mit jeder Einfügung um 1 inkrement wird (Start bei 1)
- *MySQL* den Datentyp INT zusammen mit AUTO_INCREMENT
- *SQL Server* den Datentyp INT zusammen mit IDENTITY(m,n), wobei m=1 der Startwert und n=1 das Inkrement sind

Abteilung	Name	Nummer	Leitung	AnfDatum
-----------	------	--------	---------	----------

Beispiele für CREATE TABLE

```
create table Angestellte (
    ...
    primary key (SVN),
    foreign key (Vorgesetzte) references Angestellte (SVN)
);
create table Abteilung (
    ...
    primary key (Nummer),
    ...
);
alter table Angestellte
    add foreign key (Abt) references Abteilung (Nummer)
```

Beispiele für CREATE TABLE

```
create table Projekt (
    Name          varchar(25)  not null unique,
    Nummer        int          not null primary key,
    Standort      varchar(25),
    AbtNr         int          not null references
                               Abteilung(Nummer)
);
```

Projekt	Nummer	Name	Standort	AbtNr
---------	--------	------	----------	-------

Beispiele für CREATE TABLE

```
create table Abteilung (
    ...
    primary key (Nummer),
    ...
);
create table AbtStandort(
    AbtNr          int          not null,
    Standort       varchar(25) not null,
    ...
    primary key (AbtNr, Standort),
    foreign key (AbtNr) references Abteilung(Nummer)
);
```

AbtStandort	AbtNr	Standort
-------------	-------	----------

Beispiele für CREATE TABLE

```
create table ArbeitetAn (
    ProjNr      int          not null references Projekt(Nummer),
    SVN         char(12)     not null references Angestellte(SVN),
    Std         decimal(3,1),
    primary key (SVN, ProjNr)
);
```

ArbeitetAn	ProjNr	SVN	Std
------------	--------	-----	-----

Beispiele für CREATE TABLE

```
create table Angehoerrige (
    Name      varchar(25) not null,
    Geschlecht char,
    Geb       date,
    Grad      varchar(8),
    SVN       char(12)    not null,
    primary key (SVN, Name),
    foreign key (SVN) references Angestellte(SVN)
);
```

Häufig gilt: keine Umlaute

Angehörige	Name	Geb	Geschlecht	Grad	SVN
------------	------	-----	------------	------	-----

Definition von Relationen: CREATE TABLE

- **CREATE TABLE** spezifiziert eine neue Relation
 - Name der Relation: TableName
 - Liste von Attributen: AttributeList
 - Name der Attribute: AttrName
 - Name der Wertebereiche: Domain
 - Intrarelationale Einschränkungen
 - NOT NULL, UNIQUE, PRIMARY KEY
 - DEFAULT-Werte zusätzlich angebar
 - SERIAL für automatisches inkrementieren eines INT (Start bei 1)
 - Interrelationale Einschränkungen
 - REFERENCES, FOREIGN KEY, CHECK (komplexe Bedingung über mehrere Relationen)

```
create table [ TableName ] [ ( [AttributeList] [RConstrList] ) ] ;
```

```
AttrName Domain [AConstrList]
```

```
AConstrList  
| not null  
| default Value  
| unique  
| primary key AttrName  
| references TableName1 (AttrName1)
```

```
RConstrList  
| primary key (AttrNameList)  
| unique (AttrNameList)  
| foreign key (AttrName)  
| references TableName1 (AttrName1)  
| check [Bedingung]
```

Definition von Relationen: CREATE TABLE

- Jede Relation ist einem Schema implizit (Defaultschema) oder **explizit** (Punktnotation) zugeordnet
 - Verwendung (und Erweiterung) eines Schemas über Punktnotation:
 - `create table Unternehmen.Angestellte`

```
create table [ TableName ] [ (  
    [AttributeList]  
    [RConstrList]  
) ];
```

Vordefinierte Datentypen in SQL

- Numerische Typen:
 - Ganze Zahlen:
INTEGER / INT, SMALLINT
 - Reelle Zahlen:
FLOAT, REAL, DOUBLE PRECISION
 - Approximativ
 - Achtung bei Test auf Gleichheit
 - Formatierte Zahlen:
DECIMAL(i,j), NUMERIC(i,j)
 - Exakt
 - i und j: Dezimalstellen und Nachkommastellen
 - **SERIAL** als INT mit Auto-Inkrement
- Text-Typen
 - Zeichenketten mit fester Länge:
CHAR(n)
 - Bei Input mit weniger als n Zeichen wird aufgefüllt
 - Max. n = 255
 - Zeichenketten mit variabler Länge:
VARCHAR(n)
 - n maximale Länge; kein Auffüllen
 - Max. n systemabhängig
 - In manchen DBMS in der Zwischenzeit synonym

Achtung: hier große Unterschiede zwischen DBMS

Vordefinierte Datentypen in SQL

- Datum, Zeit, Zeitstempel, Intervall
 - DATE ('YYYY-MM-TT')
 - TIME ('hh:mm:ss[.nnnnnnn]')
 - DATETIMEOFFSET ('YYYY-MM-DD hh:mm:ss[.nnnnnnn] [+|-]hh:mm')
 - INTERVAL
 - YEAR, DAY, SECOND...
- Beispiele
 - `select to_number(to_char(current_date, 'J'), '9999999');`
 - `select to_char(to_date('1', 'J'), 'DD-MM-YYYY');`
 - `select date '2020-01-01' + interval '1' day;`

Achtung: hier große Unterschiede zwischen DBMS

Julianisches Datum für Daten vor 1841,
Anzahl an Tagen seit 1. Januar 4712 v.Chr.

Benutzerdefinierte Datentypen

- Benannte Definitionen (Domains)
 - Können im Schema wie Basisdatentypen verwendet werden
- Warum verwenden?
 - Bessere Lesbarkeit
 - Bessere Wartbarkeit
- Beispiel:
 - `create domain svn_dom as char(12)`
 - Zusätzlich Default-Wert möglich:
 - `create domain abt_name as char(25) default 'invalid';`

```
create domain [ DomName ]
    as Domain
    [default Value];
```

Constraints: Intrarelationale Constraints

- **NOT NULL**
 - Verbietet die Speicherung von NULL-Werten
- **UNIQUE**
 - Verlangt Eindeutigkeit von Attributen (NULL max. einmal)
- **PRIMARY KEY**
 - Verlangt Eindeutigkeit von Attributen (NULL nicht erlaubt)
- **CHECK**
 - Ermöglicht die Formulierung komplexer Einschränkungen
- *Einige SQL Implementierungen:* **AUTO_INCREMENT**
 - Eindeutige ID beginnend bei 1, erhöht sich automatisch mit jedem INSERT

AConstrList

```
not null
| default Value
| unique
| primary key AttrName
```

```
primary key (AttrNameList)
| unique (AttrNameList)
| check [Bedingung]
```

RConstrList

Constraints: Interrelationale Constraints

- REFERENCES und FOREIGN KEY
 - Spezifikation von Bedingungen zur referenziellen Integrität:
 - Auch für einzelne Attribute nach der Domain-Angabe:
 - REFERENCES Relation (Attrib)
 - Für mehrere Attribute:
 - FOREIGN KEY(Attrib1, Attrib2)
REFERENCES Relation (Attrib1, Attrib2)

references TableName1 (AttrName1)

foreign key (AttrName)
references TableName1 (AttrName1)

Constraints: Namen

- **CONSTRAINT**

- Erlaubt intra- und interrelationalen Constraints eigene Namen zu geben
- Damit leichter änderbar oder löschbar
- Beispiel:

- **constraint** Angest_PK
primary key (SVN),

- **constraint** Angest_Vorgesetzt_FK
foreign key (Vorgesetzte) **references** Angestellte (SVN)

Constraints: Reaktion auf Constraintverletzung

- Um Constraintverletzungen bei Änderungen zu vermeiden, Aktion spezifizieren
 - **CASCADE**
 - Propagiert die durchgeführte Änderung in die referenzierende Relation
 - **SET NULL**
 - Setzt die (wertebasierte) Referenz auf NULL
 - **SET DEFAULT**
 - Setzt die (wertebasierte) Referenz auf den für das Attribut vorgesehenen Default-Wert.
 - **NO ACTION** (manchmal auch: RESTRICT)
 - Verbietet Änderungen in einer referenzierten Relation – solange Abhängigkeiten bestehen
- Für DELETE und UPDATE getrennt spezifizierbar:
 - ON DELETE [Action]
 - ON UPDATE [Action]

Constraints: Beispiel 1

```
create table Abteilung (
    Abt          int          not null      default 1,
    . . . ,
    constraint PK_Angest PRIMARY KEY (SVN),
    constraint FK_Angest_Vorges SVN
        foreign key (Vorgesetzte) references Angestellte(SVN)
        on delete set null
        on update cascade,
    constraint FK_Angest_Abt
        foreign key (Abt) references Abteilung(Nummer)
        on delete set default
) ;
```

Constraints: Beispiel 2

```
create table Abteilung (
    ...,
    Leitung      char(12)      not null      default '000000000000',
    ...,
    constraint PK_Abt
        primary key (Nummer),
    constraint UQ_AbtName
        unique (Name),
    constraint FK_Abt_Mgr
        foreign key (Leitung) references Angestellte(SVN)
        on delete set default
);
```

Constraints: Beispiel 3

```
create table AbtStandort (
    ...,
    primary key (AbtNummer, AStandort),
    ...,
    constraint FK_Stand_Abt_Nummer
        foreign key (AbtNummer) references Abteilung(AbtNummer)
        on delete cascade
);
```

- Oder nach der Definition der Tabelle(n)

```
alter table Angestellte
add constraint
    Angest_CK check (Gehalt/168 > 11.50); -- Mindestlohn
```

Katalog: INFORMATION_SCHEMA

- Katalog eines DBMS
 - Beinhaltet Informationen über
 - Namen und Größe von Dateien
 - Namen und Datentypen von Datenelementen
 - Speicherdetails für jede Datei
 - Mappinginformation zwischen Schemata
 - Constraints
- SQL: Spezielles, vordefinierteres Schema **information_schema**
 - Enthält Metadaten zur Datenbank:
 - Welche Schemata
 - Welche Tabellen
 - Welche Attribute
 - ...
 - Können auch mit SQL abgefragt werden, z.B.:
 - `select * from information_schema.tables;`

Schemata ändern

ALTER, DELETE

Löschen von DB-Konstrukten: DROP

- **DROP [SCHEMA | TABLE | VIEW] Name;**
 - Löscht ein Schema / Relation / Sicht
- **ALTER TABLE TableName**
DROP [COLUMN | CONSTRAINT] Name;
 - Löscht eine Spalte / Einschränkung einer Tabelle
- Liste von Objekten möglich
- Kann durch CASCADE oder RESTRICT kontrolliert werden

```
drop [schema | table | view] Name;
```

```
alter table TableName
drop [column | constraint | view] Name;
```

Ändern einer Relation: ALTER

- Mögliche Änderungen:
 - Hinzufügen eines neuen Attributs
 - Entfernen eines Attributs
 - Ändern einer Attributdefinition
 - Hinzufügen von zusätzlichen Relationeneinschränkungen
 - Entfernen von Relationeneinschränkungen
- Werte für neue Attribute:
 - Default-Wert, manuelle Zuweisung, NULL

```
alter TableName
[add AttrName Domain]
[alter AttrName drop constr]
[rename TableName1]
```

Ändern einer Relation: ALTER – Beispiele

- Beispiele:
 - **alter table** Unternehmen.Angestellte **add** Job **varchar**(12);
 - **alter table** Unternehmen.Angestellte **alter** VorgesSVN **drop default**;
 - **alter table** Unternehmen.Angestellte **rename** Unternehmen.Mitarbeitende;
 - Vorherige Folien: Primärschlüssel / CHECK-Constraint hinzugefügt, Attribut gelöscht

```
alter TableName
[add AttrName Domain]
[alter AttrName drop constr]
[rename TableName1]
```

Zwischenzusammenfassung

- Schema als Menge von Relationen: CREATE SCHEMA
- Relationen: CREATE TABLE
 - Liste von Attributen mit Wertebereichen und Constraints
- Wertebereiche
 - Basisdatentypen: INT, FLOAT, ..., CHAR(n), VARCHAR(n), DATE, ...
 - Benutzerdefiniert zur besseren Lesbarkeit / Wartbarkeit: CREATE DOMAIN
- Constraints
 - UNIQUE, NOT NULL, DEFAULT, AUTO_INCREMENT, PRIMARY KEY, FOREIGN KEY ... REFERENCES, CHECK
 - Namen für Constraints über CONSTRAINT für Lesbarkeit / Wartbarkeit; Aktionen zur Vermeidung von Constraintverletzungen: CASCADE, SET NULL, SET DEFAULT, NO ACTION
- Strukturelle Änderungen: DROP, ALTER

Praxis-Test mit DBeaver

- Tabellen ändern



Dbeaver Screenshot

Weitere Online-Ressource:

<https://www.w3schools.com/sql/default.asp>

Achtung: SQL Befehle teilweise implementierungsabhängig

Überblick: 5. Structured Query Language (SQL)

A. *Datendefinition (SQL als DDL)*

- Schema, Tabellen, Datentypen, Constraints definieren
- Strukturelle Änderungen mittels drop, alter

B. *Datenmanipulation (SQL als DML)*

- Anfragen
- Datenänderungen

C. *Und der Rest*

- Sichten (SQL als VDL)
- Rechtevergabe (SQL als DCL)
- Programmiermethoden

Relationales Schema

- Relationales Schema (in 3NF/BCNF): Firma → Anlegen

Angestellte	<u>SVN</u>	NName	VName	Geschlecht	Adresse	Gehalt	Geb	Abt	Vorgesetzte
-------------	------------	-------	-------	------------	---------	--------	-----	-----	-------------

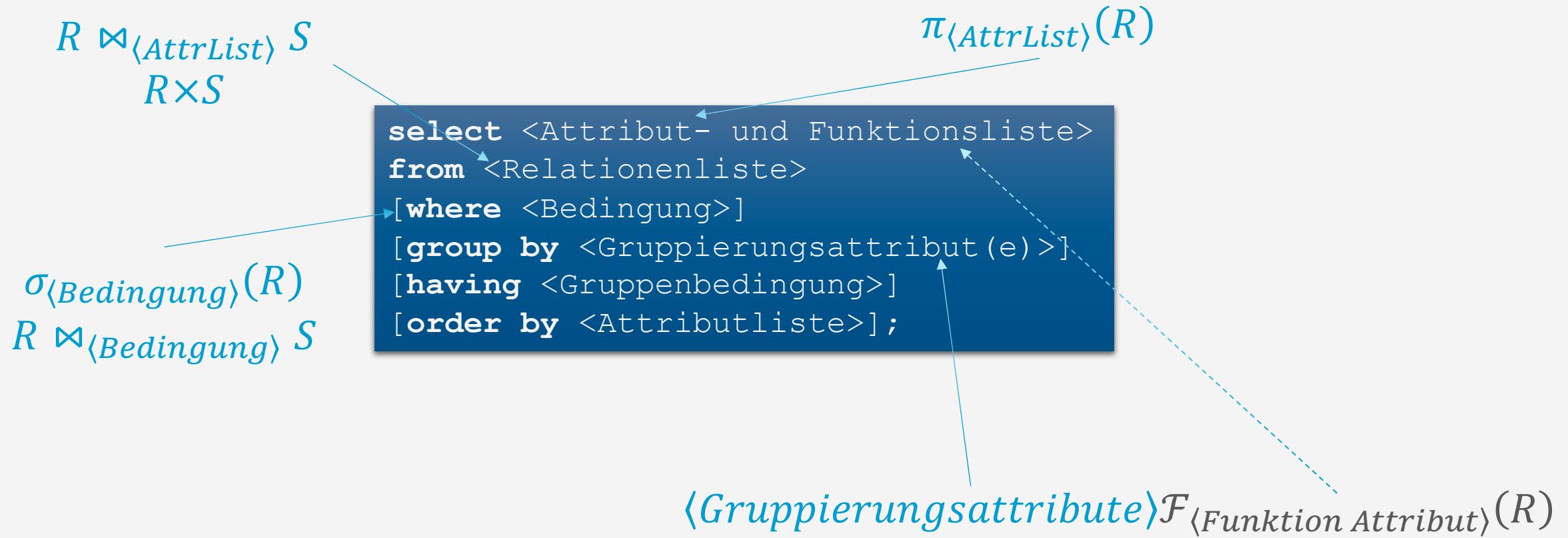
Projekt	<u>Nummer</u>	Name	Standort	AbtNr	Abteilung	Name	<u>Nummer</u>	Leitung	AnfDatum
---------	---------------	------	----------	-------	-----------	------	---------------	---------	----------

ArbeitetAn	<u>ProjNr</u>	<u>SVN</u>	Std	AbtStandort	<u>AbtNr</u>	Standort
------------	---------------	------------	-----	-------------	--------------	----------

Angehörige	<u>Name</u>	Geb	Geschlecht	Grad	<u>SVN</u>
------------	-------------	-----	------------	------	------------

- Relationale Algebra: Anfragen und Datenmanipulation
 - $\pi, \rho, \sigma, U, \cap, -, \times, \bowtie$; gruppieren, aggregieren
 - Insert, delete, update

Anfragen: SELECT-Anweisung



SELECT ... FROM ... WHERE ...

Selektion, Projektion
Mengeneigenschaft und Reihenfolge

```
select [distinct] List
from Table
[where <Condition>]
[order by {Attr [asc | desc]}];
```

SELECT: Grundstruktur

- Umsetzung der Projektion (π)
 - RA: $\pi_{\langle \text{Attributliste} \rangle}(R)$
 - SQL: `SELECT <Attributliste>
FROM R;`
 - Wählt die Attribute aus der Relation aus, die in der Liste genannt sind
 - Sonderzeichen: * wählt alle Attribute einer Relation (keine Projektion)
 - Achtung:** In SQL keine automatische Duplikatseliminierung

```
select List  
from Table;
```

Angestellte	SVN	NName	VName	Geschlecht	Adresse	Gehalt	Geb	Abt	Vorgesetzte
-------------	-----	-------	-------	------------	---------	--------	-----	-----	-------------

SELECT: Grundstruktur – Beispiele

- Liefere alle Attributausprägungen der Relation ANGESTELLTE, i.e., den Relationenzustand:
 - $\pi_{SVN, NName, VName, Geschlecht, Adresse, Gehalt, Geb, Abt, Vorgesetzte}(Angestellte)$
 - **select ***
from Angestellte;
- Liefere Vornamen und Nachnamen aller Angestellten der Firma:
 - $\pi_{VName, NName}(Angestellte)$
 - **select** VName, NName
from Angestellte;

```
select List
from Table;
```

Angestellte	SVN	NName	VName	Geschlecht	Adresse	Gehalt	Geb	Abt	Vorgesetzte
-------------	-----	-------	-------	------------	---------	--------	-----	-----	-------------

WHERE-Klausel

- Umsetzung der Selektion (σ) mit anschließender Projektion:

- RA: $\sigma_{\langle \text{Bedingung} \rangle}(R)$

- SQL:

```
SELECT *  
FROM R  
[WHERE <Bedingung>];
```

- Mit anschließender Projektion, i.e., $\pi_{\langle \text{Attributliste} \rangle}(\sigma_{\langle \text{Bedingung} \rangle}(R))$: $\langle \text{Attributliste} \rangle$ anstatt *

- Beispiel: Liefere Geburtsdatum und Adresse der Angestellten mit Namen John Smith:

- $\pi_{\text{Geb}, \text{Adresse}}(\sigma_{\text{VName}=\text{``John''} \wedge \text{NName}=\text{``Smith''}}(\text{Angestellte}))$

- select** Geb, Adresse
from Angestellte
where VName='John' **and** NName='Smith';

Angestellte	SVN	NName	VName	Geschlecht	Adresse	Gehalt	Geb	Abt	Vorgesetzte
-------------	-----	-------	-------	------------	---------	--------	-----	-----	-------------

Relationen als Mengen in SQL

- SQL behandelt Relationen als Multimengen
 - Effekt: Keine automatische Duplikatsentfernung
 - Wenn gewünscht: SELECT **DISTINCT** *<Attributliste>*...
- Gründe
 - Entfernung von Duplikaten ist eine teure Operation
 - Möglichkeit der Implementierung: alle Tupel zunächst zu sortieren, anschließend/dabei Duplikate entfernen
 - Oft nicht nötig
 - Viele praktische Anwendungen von DBs sind so, dass Nutzer*innen Duplikate in der Ergebnismenge wünschen
 - Manchmal falsch
 - Aggregatfunktionen: Duplikatesliminierung könnte Ergebnis verfälschen zu intendiertem Ergebnis

```
select [distinct] List
from Table
[where <Condition>];
```

...

Gründe für keine automatische
Duplikatsentfernung?

Ordnen durch ORDER BY

- Resultatmenge kann für die Ausgabe sortiert werden
 - SELECT ... **ORDER BY** <Attribut> **ASC**
 - SELECT ... **ORDER BY** <Attribut> **DESC**
 - ASC / DESC muss nicht angegeben werden:
 - SELECT ... **ORDER BY** <Attribut>
 - Dann greift ein Default-Wert: ASC
 - Wenn nichts angegeben ist, wird aufsteigend sortiert
 - Ordnung auf <Attribut> muss definiert sein
 - Auch mehrere Sortierkriterien möglich

```
select [distinct] List
from Table
[where <Condition>]
[order by {Attr [asc | desc]}];
```

Ordnen durch ORDER BY: Beispiel

- Gebe für alle Angestellte deren Nachname, Vorname und Abteilung sortiert nach Abteilungsnummer, dann Nachname und dann Vorname (lexikographisch aufsteigend) an:
 - **select** Abt, NName, VName
from Angestellte
order by Abt, NName, VName;
- Bei absteigender Sortierung der Abteilungsnamen und aufsteigender Sortierung des Rests:
 - **select** Abt, NName, VName
from Angestellte
order by Abt DESC, NName ASC, VName ASC;

```
select [distinct] List
from Table
[where <Condition>]
[order by {Attr [asc | desc]}];
```

Angestellte	SVN	NName	VName	Geschlecht	Adresse	Gehalt	Geb	Abt	Vorgesetzte
-------------	-----	-------	-------	------------	---------	--------	-----	-----	-------------

Relationen kombinieren

Kombinierende Operationen: Kartesisches Produkt, Join und Join-Arten, klassische Mengenoperationen (Vereinigung, Schnitt, Differenz)

Umbenennung

Relationen kombinieren: Kartesisches Produkt

- Umsetzung des kartesischen Produkts (\times) durch Auflistung der beteiligten Tabellen in FROM
 - RA: $R \times S$
 - SQL: `SELECT *
FROM R, S;`
- Beispiel:
 - Liefere alle möglichen Kombinationen von Nachnamen und Abteilungsnamen der Firma geordnet erst nach Abteilung und dann nach Nachname:
 - $\pi_{NName, Name}(ANGESTELLTE \times ABTEILUNG)$
 - `select distinct Name, NName
from Angestellte, Abteilung
order by Name, NName;`

```
select [distinct] List
from TableList
[where <Condition>]
[order by {Attr [asc | desc]}];
```

Angestellte	Abteilung		Name	Nummer	Leitung	AnfDatum			
	SVN	NName	VName	Geschlecht	Adresse	Gehalt	Geb	Abt	Vorgesetzte

Relationen kombinieren: JOIN

- Umsetzung des JOIN (\bowtie) über zwei Wege möglich:

- Implizit über kartesisches Produkt:

- RA: $\sigma_{\langle \text{Bedingung} \rangle}(R \times S)$

- SQL:
 SELECT *
 FROM *R, S*
 WHERE *<Bedingung>*;

- Effiziente Umsetzung als JOIN durch DBMS, auch wenn als $\sigma_{\langle \text{Bedingung} \rangle}(R \times S)$ formuliert

- Explizit über Schlüsselworte [INNER] JOIN mit Spezifizierung der JOIN-Bedingung über ON:

- RA: $R \bowtie_{\langle \text{Bedingung} \rangle} S$

- SQL:
 SELECT *
 FROM *R* INNER JOIN *S* ON *<Bedingung>*;

- Häufig Verknüpfung über Fremdschlüssel

Angestellte

Abteilung	Name	Nummer	Leitung	AnfDatum					
Angestellte	SVN	NName	VName	Geschlecht	Adresse	Gehalt	Geb	Abt	Vorgesetzte

Relationen kombinieren: JOIN – Beispiele

- Gebe die Nachnamen aller Angestellten mit dem Namen der zugeordneten Abteilung erst nach Abteilung und dann nach Nachname geordnet aus

1. $\pi_{Name, NName}(\sigma_{Nummer=Abt}(Abteilung \times Angestellte))$

- ```
select Name, NName
from Abteilung, Angestellte
where Nummer = Abt
order by Name;
```

2.  $\pi_{Name, NName}(Abteilung \bowtie_{Nummer=Abt} Angestellte)$

- ```
select Name, NName
from Abteilung inner join Angestellte on Nummer = Abt
order by Name;
```

```
select [distinct] List
from TableList
where <Condition>
[order by {Attr [asc | desc]}];
```

Abteilung	Name	Nummer	Leitung	AnfDatum					
Angestellte	SVN	NName	VName	Geschlecht	Adresse	Gehalt	Geb	Abt	Vorgesetzte

Uneindeutigkeit in Statements

- Problem: Gleiche Attributnamen in zu verknüpfenden Tabellen
- Beispiel:
 - Relationen mit Schemata *Mitglieder(ID, Name), Teilnahme(Kurs, ID)*
 - Liefere Namen der Mitglieder, die den Kurs 'Sport101' belegen:
 - $\pi_{Name}(\sigma_{Kurs='Sport101'}(Teilnahme) \bowtie Mitglieder)$
 - **select** Name
from Mitglieder, Teilnahme
where Kurs='Sport101' **and** ID = ID;

```
create table Mitglieder (
    ID      int      not null,
    Name   char(20) not null,
    primary key (ID)
);

create table Teilnahme (
    Kurs   char(25) not null,
    ID      int      not null,
    primary key (Kurs, ID)
);
```

Mitglieder	<table border="1"><tr><td>ID</td><td>Name</td></tr></table>	ID	Name
ID	Name		
Teilnahme	<table border="1"><tr><td>Kurs</td><td>ID</td></tr></table>	Kurs	ID
Kurs	ID		

Qualifizierung von Attributen & Aliases

- Über Punktnotation Attributname mit Tabellennamen qualifizieren zur eindeutigen Referenzierung
 - Verbessert Lesbarkeit, da im Statement angegeben ist, woher welches Attribut kommt
 - Beispiel
 - `select Name
 from Mitglieder, Teilnahme
 where Kurs = 'Sport101' and Mitglieder.ID = Teilnahme.ID;`
- Aliases für lange Tabellennamen
 - Dient auch der Übersicht bei komplexen Ausdrücken
 - Beispiel
 - `select Name
 from Mitglieder m, Teilnahme k
 where k.Kurs = 'Sport101' and m.ID = k.ID;`

Mitglieder	ID	Name
Teilnahme	Kurs	ID

Zurück zu Relationen kombinieren: Natürlicher JOIN

- Umsetzung des natürlichen JOINS (\bowtie ohne Bedingung) über Schlüsselworte **NATURAL JOIN**
 - RA: $R \bowtie S$
 - SQL: `SELECT *
FROM R NATURAL JOIN S`
 - Wie auch in relationaler Algebra: Keine Spezifizierung der JOIN Bedingung, nur je eine Spalte behalten
- Beispiel
 - Liefere Namen der Mitglieder, die den Kurs 'Sport101' belegen:
 - $\pi_{Name}(\sigma_{Kurs='Sport101'}(Teilnahme) \bowtie Mitglieder)$
bzw. $\pi_{Name}(\sigma_{Kurs='Sport101'}(Teilnahme \bowtie Mitglieder))$
 - select** Name
from Mitglieder **natural join** Teilnahme
where Kurs='Sport101';

Mitglieder	ID	Name

Mitglieder	ID	Name

Relationen kombinieren: OUTER JOIN

- Umsetzung der Outer-Join Varianten (\bowtie , \bowtie_l , \bowtie_r) über Schlüsselworte **RIGHT / LEFT / FULL OUTER JOIN** mit Spezifizierung der JOIN Bedingung wieder über ON
 - RA: $R \bowtie_{\langle \text{Bedingung} \rangle} S \mid R \bowtie_l_{\langle \text{Bedingung} \rangle} S \mid R \bowtie_r_{\langle \text{Bedingung} \rangle} S$
 - SQL: `SELECT *
FROM R [RIGHT | LEFT | FULL] OUTER JOIN S ON <Bedingung>;`
- Beispiel
 - Gebe die Nachnamen aller Angestellten aus und wenn existent, dazu den Namen ihrer Abteilung
 - $\pi_{NName, Name}(Abteilung \bowtie_{\text{Nummer}=Abt} Angestellte)$
 - `select NName, Name
from Abteilung right outer join Angestellte on Nummer = Abt`

	Abteilung	Name	Nummer	Leitung	AnfDatum				
Angestellte	SVN	NName	VName	Geschlecht	Adresse	Gehalt	Geb	Abt	Vorgesetzte

Mehrfach-JOINs

- Umsetzung durch Verkettung
 - Mittels AND in der WHERE Klausel
 - Liste expliziter JOIN-Klauseln
 - Exemplarisch für drei Tabellen:
FROM Table1 **INNER JOIN** Table2 **ON** <Join-Bedingung> **INNER JOIN** Table3 **ON** <Join-Bedingung2>
 - Man kann auch Klammern setzen, aber schränkt damit das DBMS in seinen Möglichkeiten zur Optimierung ein
 - Ergebnis unabhängig von Auswertungsreihenfolge
 - Aber: Größe der Zwischenergebnisse kann durch Reihenfolge beeinflusst werden

Angestellte	Projekt	<u>Nummer</u>	Name	Standort	AbtNr
	Abteilung	Name	<u>Nummer</u>	Leitung	AnfDatum
		<u>SVN</u>	NName	VName	Geschlecht

Mehrfach-JOINs: Beispiel

- Gebe die Projektnummern, die Nummer der verantwortlichen Abteilung sowie den Namen, die Adresse und das Geburtsdatum der jeweiligen Abteilungsleitung für die Projekte am Standort Stafford aus

1.

```
select p.Nummer, p.AbtNr, ang.NName, ang.Adresse, ang.Geb
from Projekt p, Abteilung abt, Angestellte ang
where p.AbtNr = abt.Nummer and abt.Leitung = ang.SVN
      and p.Standort = 'Stafford';
```
2.

```
select p.PNummer, p.Abt, ang.NName, ang.Adresse, ang.Gdatum
from Projekt p inner join Abteilung abt on p.AbtNr = abt.Nummer
           inner join Angestellte ang on abt.Leitung = ang.SVN)
where p.Standort = 'Stafford';
```

Was für Effekte hat es, wenn man zuerst

- nach p.PStandort='Stafford' selektiert?
- die Joins durchführt?

Projekt	Nummer	Name	Standort	AbtNr
---------	--------	------	----------	-------

Abteilung	Name	Nummer	Leitung	AnfDatum
-----------	------	--------	---------	----------

VName	Geschlecht	Adresse	Gehalt	Geb	Abt	Vorgesetzte
SVN	NName					

Self-Join

- Wenn im JOIN die gleiche Tabelle mehrfach vorkommt
 - Nutzung von Aliases um die Vorkommen zu unterscheiden
- Beispiel
 - Führe für jeden Angestellten seinen Nachnamen sowie den Nachnamen seines unmittelbaren Vorgesetzten auf:
 - `select a.NName, v.NName
from Angestellte a, Angestellte v
where a.Vorgesetzte = v.SVN;`
 - Problem: Gleiche Attributnamen im Endresultat: a.NName, v.NName . . .
 - Nicht nur bei Self-Joins ein Problem:
 - `select Produkt.Name, Projekt.Name . . .`

Projekt	Nummer	Name	Standort	AbtNr					
Abteilung	Name	Nummer	Leitung	AnfDatum					
Angestellte	SVN	NName	VName	Geschlecht	Adresse	Gehalt	Geb	Abt	Vorgesetzte

Umbenennung mittels Namen in SQL-Statement

- Umsetzung der Umbenennung (ρ) von Attributen im *Endresultat* über **AS**

- RA: $\rho_{(B_1, \dots, B_n)}(R)$
- SQL: `SELECT A1 AS B1, ..., An AS Bn
FROM R`

- Beispiele

- Beispiel auf vorheriger Folie zu Self-Joins
 - `select a.NName as Untergebene, v.NName as Vorgesetzte,
from Angestellte a, Angestellte v
where a.Vorgesetzte=v.SVN;`
 - Nicht-Self-Join-Beispiel von vorheriger Folie:
 - `select Produkt.Name as Produkt, Projekt.Name as Projekt ...`

```
select [distinct] {Attr as Name}  
from TableList  
[where <Condition>]  
[order by {Attr [asc | desc]}];
```

Mengenoperationen in SQL

- Umsetzung der Mengenoperationen ($U, \cap, -$) über entsprechende Schlüsselworte in Kombination mit SELECT-Ausdrücken zur Bestimmung der zu verarbeitenden Relationen

RA:	$R \cup S$	$R \cap S$	$R - S$
SQL:	$(\text{SELECT } * \text{ FROM } R)$ UNION $(\text{SELECT } * \text{ FROM } S)$	$(\text{SELECT } * \text{ FROM } R)$ INTERSECT $(\text{SELECT } * \text{ FROM } S)$	$(\text{SELECT } * \text{ FROM } R)$ MINUS $(\text{SELECT } * \text{ FROM } S)$
	<ul style="list-style-type: none">Statt MINUS geht auch EXCEPT		
<ul style="list-style-type: none">Ergebnis von Mengen-Operationen: Tupel-MengenD.h., hier werden Duplikate aus dem Ergebnis entferntSollen Duplikate erhalten bleiben, so muss das Schlüsselwort ALL ergänzt werden:UNION ALL, INTERSECT ALL, EXCEPT ALL			

```
select-statement
[ union
| intersect
| except
| minus] [all]
select-statement;
```

Mengenoperationen in SQL: Beispiel

- Erstelle eine Liste aller Projektnummern von Projekten, an denen ein Mitarbeiter mit Nachnamen 'Smith' als Mitarbeiter oder Leiter der Abteilung arbeitet, die das Projekt kontrolliert

```

• (select p.Nummer
  from Projekt p, ArbeitetAn arb, Angestellte ang
  where p.Nummer=arb.ProjNr and arb.SVN=ang.SVN
        and ang.NName='Smith')
  
```

union

```

(select p.Nummer
  from Projekt p, Abteilung abt, Angestellte ang
  where p.Abt=abt.Nummer and abt.Leitung=ang.SVN
        and ang.NName='Smith');
  
```

ANMERKUNG nach der Vorlesung vom 17.5.2024:
Join mit Projekttabelle hier nicht notwendig, da wir keine weitere Informationen aus der Projekttabelle benötigen (stattdessen arb.ProjNr in SELECT). Wenn außerdem z.B. der Projektname mit ausgegeben werden soll, ist der Join nötig.

		ArbeitetAn		
		Projekt	ProjNr	SVN
		Projekt	Nummer	Name
		Abteilung	Name	Nummer
		Abteilung	Leitung	AnfDatum
Angestellte		SVN	NName	VName
			Geschlecht	Adresse
			Gehalt	Geb
			Abt	Vorgesetzte

Aggregatfunktion und Gruppierung

Aggregatfunktionen

Gruppierung

Bedingungen auf Gruppierungen

Aggregatfunktionen

- Umsetzung der Aggregation über Angabe des Funktionsnamens in der Attributliste des SELECT
 - RA: $\mathcal{F}_{\langle \text{Liste von (Funktion,Attribut) Paaren} \rangle}(R)$
 - SQL: `SELECT <Liste von Funktion(Attribut)>`
`FROM R`
 - Standardfunktionen:
 - COUNT(Attribut)** Anzahl der Tupel; mit **COUNT(DISTINCT(Attribut))** Anzahl der verschiedenen Tupel
 - SUM(Attribut)** Summe der Werte der Tupelattribute
 - MIN(Attribut)** Wert des minimalen Tupelattributs
 - MAX(Attribut)** Wert des maximalen Tupelattributs
 - AVG(Attribut)** Durchschnittlicher Wert der Tupelattribute;
mit **AVG(DISTINCT(Attribut))** Durchschnitt der verschiedenen Tupelwerte

```
select {Funktion ([distinct] Attr)}  
from Table;
```

Aggregatfunktionen: Beispiel

- Liefere
 - die Summe der Gehälter,
 - das maximale Gehalt,
 - das durchschnittliche Gehalt und
 - das minimale Gehalt aller Angestellten
 - $\mathcal{F}_{\text{SUM}(Gehalt), \text{MAX}(Gehalt), \text{AVG}(Gehalt), \text{MIN}(Gehalt)}(\text{Angestellte})$
 - **select sum(Gehalt), max(Gehalt), avg(Gehalt), min(Gehalt)**
from Angestellte;

```
select {Funktion( [distinct] Attr )}  
from Table;
```

Angestellte	SVN	NName	VName	Geschlecht	Adresse	Gehalt	Geb	Abt	Vorgesetzte
-------------	-----	-------	-------	------------	---------	--------	-----	-----	-------------

Gruppierung mit GROUP BY

- In der Praxis: Aggregatfunktionen häufig auf Gruppen von Tupeln
 - Beispiel: Liefere die Summe der Gehälter, das maximale Gehalt, das durchschnittliche Gehalt und das minimale Gehalt *pro Abteilung*
 - Umsetzung von Gruppierungen
 - RA: $\langle B_1, \dots, B_m \rangle \mathcal{F}_{\langle \text{Liste von (Funktion, Attribut) Paaren} \rangle}(R)$
 - SQL:
 $\text{SELECT } \langle B_1, \dots, B_m \rangle \langle \text{Liste von Funktion(Attribut)} \rangle$
 $\text{FROM } R$
GROUP BY $B_1, \dots, B_m;$
 - Nur was in der GROUP BY Klausel vorkommt, kann im SELECT als weiteres Attribut vorkommen
 - Es muss nicht jedes Attribut im SELECT vorkommen, macht aber die Ergebnissezeilen weniger interpretierbar
 - Abarbeitungsreihenfolge: Erst gruppieren, dann aggregieren

```
select Attr_Fct_List
from TableList
[where <Condition>]
[group by AttrList]
[order by {Attr [asc | desc] }];
```

Gruppierung mit GROUP BY: Beispiel

- Liefere
 - die Summe der Gehälter,
 - das maximale Gehalt,
 - das durchschnittliche Gehalt und
 - das minimale Gehalt

der Angestellten *pro Abteilung*

- *Abt* $\mathcal{F}_{\text{SUM}(\text{Gehalt}), \text{MAX}(\text{Gehalt}), \text{AVG}(\text{Gehalt}), \text{MIN}(\text{Gehalt})}(\text{Angestellte})$
- **select** Abt, **sum**(Gehalt), **max**(Gehalt), **avg**(Gehalt), **min**(Gehalt)
from Angestellte
group by Abt;

```
select Attr_Fct_List
from TableList
[where <Condition>]
[group by AttrList]
[order by {Attr [asc | desc] }];
```

Angestellte	SVN	NName	VName	Geschlecht	Adresse	Gehalt	Geb	Abt	Vorgesetzte
-------------	-----	-------	-------	------------	---------	--------	-----	-----	-------------

Gruppierung mit GROUP BY: Beispiel

- Liefere für jede Abteilung die Nummer, die Anzahl der zugehörigen Angestellten und deren Durchschnittsgehalt

- $\text{Abt } \mathcal{F}_{\text{COUNT}(*), \text{AVG}(Gehalt)}(\text{Angestellte})$
- select** Abt, count(*) , avg(Gehalt)
from Angestellte
group by Abt;

VName	NName	SVN	...	Gehalt	Vorgesetzte	Abt
John	Smith	01234567X890		30000	12345678Y901	5
Franklin	Wong	12345678Y901		40000	78901234E567	5
Ramesh	Narayan	23456789Z012		38000	12345678Y901	5
Joyce	English	34567890A123		25000	12345678Y901	5
Alicia	Zelaya	45678901B234	...	25000	56789012C345	4
Jennifer	Wallace	56789012C345		43000	78901234E567	4
Ahmad	Jabbar	67890123D456		25000	56789012C345	4
James	Bong	78901234E567		55000	null	1

Abt	COUNT(*)	AVG(Gehalt)
5	4	33250
4	3	31000
1	1	55000

Angestellte SVN NName VName Geschlecht Adresse Gehalt Geb Abt Vorgesetzte

Abarbeitungsreihenfolge von Aggregation, Gruppierung und JOIN

- Aggregation und Gruppierung werden nach einem JOIN angewendet
- Beispiel:
 - Liefere für jedes Projekt die Projektnummer, den Projektnamen und die Anzahl der daran arbeitenden Angestellten
 - $Nummer, Name \mathcal{F} COUNT(*) (Projekt \bowtie_{Nummer=ProjNr} ArbeitetAn)$
 - **select** Nummer, Name, **count** (*)
from Projekt, ArbeitetAn
where Nummer = ProjNr
group by Nummer, Name;
 - Erst JOIN, dann Gruppierung, dann Aggregat (COUNT)

```
select Attr_Fct_List
from TableList
[where <Condition>]
[group by AttrList]
[order by {Attr [asc | desc] }];
```

	ArbeitetAn	ProjNr	SVN	Std
Projekt	Nummer	Name	Standort	AbtNr

Bedingungen auf Gruppierungen: HAVING

- **HAVING** für Bedingungen auf Gruppen in Gruppierungen
 - Entspricht WHERE auf Einzel-Tupeln
 - Tritt nur zusammen mit GROUP BY auf
- Beispiel:
 - Liefere für jedes Projekt, an dem mehr als zwei Angestellte arbeiten, die Projektnummer, den Projektnamen und die Anzahl der daran jeweils arbeitenden Angestellten

```
select Nummer, Name, count(*)
from Projekt, ArbeitetAn
where Nummer = ProjNr
group by Nummer, Name
having count(*) > 2;
```

```
select Attr_Fct_List
from TableList
[where <Condition>]
[group by AttrList
[having <GroupCondition>] ]
[order by {Attr [asc | desc]}];
```

	ArbeitetAn	ProjNr	SVN	Std
Projekt	Nummer	Name	Standort	AbtNr

Beispiel: HAVING

Tabelle ist das Ergebnis nach JOIN und Anwendung der GROUP BY Klausel

Name	Nummer	...	SozVersNr	Stunden
ProduktX	1		01234567X890	32,5
ProduktX	1		34567890A123	20,0
ProduktY	2		01234567X890	7,5
ProduktY	2		34567890A123	20,0
ProduktY	2		12345678Y901	10,0
ProduktZ	3		89012345F678	40,0
ProduktZ	3		12345678Y901	10,0
Computerisation	10	...	12345678Y901	10,0
Computerisation	10		45678901B234	10,0
Computerisation	10		67890123D456	35,0
Reorganisation	20		12345678Y901	10,0
Reorganisation	20		56789012C345	15,0
Reorganisation	20		78901234E567	null
Newbenefits	30		67890123D456	5,0
Newbenefits	30		56789012C345	20,0
Newbenefits	30		45678901B234	30,0

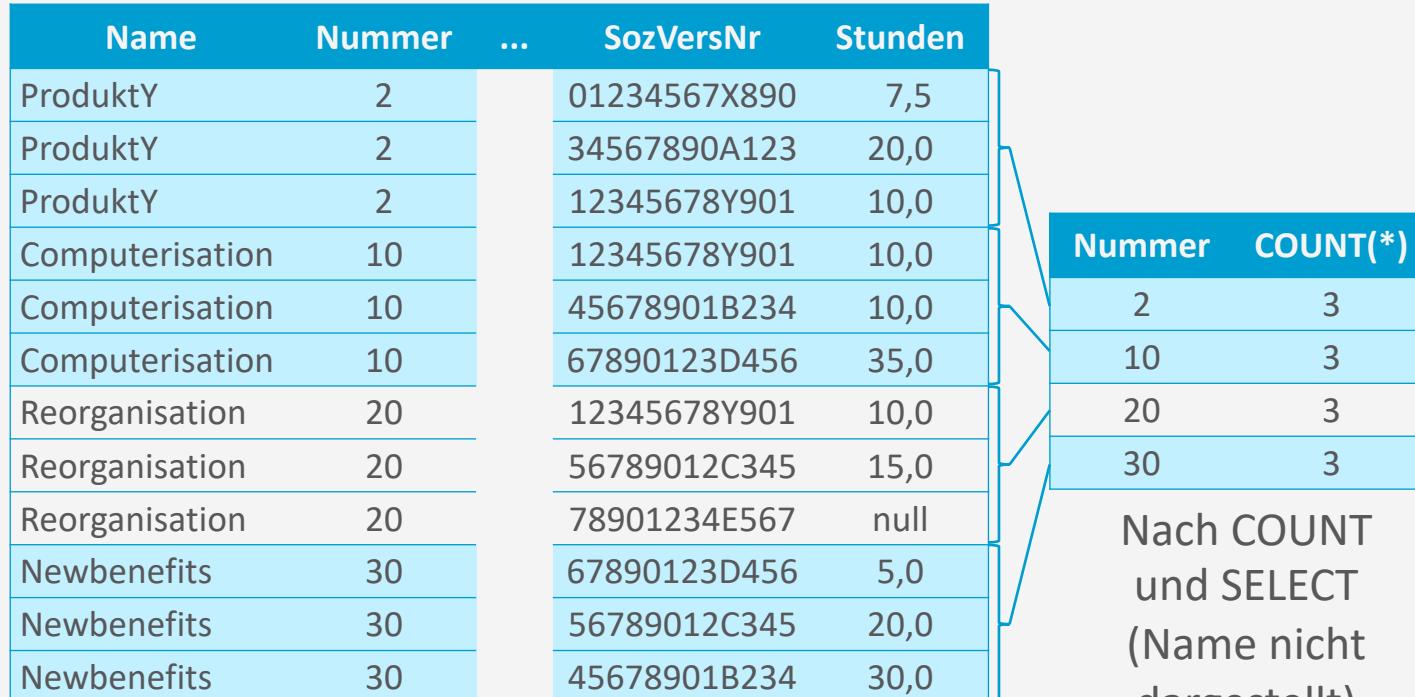
Diese Gruppen fliegen raus

```
select Attr_Fct_List
from TableList
[where <Condition>]
[group by AttrList
[having <GroupCondition>] ]
[order by {Attr [asc | desc]}];
```

```
select Nummer, Name, count(*)
from Projekt, ArbeitetAn
where Nummer = ProjNr
group by Nummer, Name
having count(*) > 2;
```

ArbeitetAn	ProjNr	SVN	Std
Projekt	Nummer	Name	Standort

Beispiel: HAVING - Ergebnisse



The diagram illustrates the flow of data through three stages:

- Source Table:** Shows rows for various projects (Name) and their numbers (Nummer). Some rows have names like 'ProduktY' or 'Computerisation', while others are numbered (2, 10, 20, 30).
- Intermediate Grouping:** Shows rows grouped by Nummer. For each number, there are multiple rows corresponding to the original project names.
- Final Result:** Shows the count of rows for each Nummer. All rows in the intermediate stage are collapsed into a single count per number.

Name	Nummer	SozVersNr	Stunden
ProduktY	2	01234567X890	7,5
ProduktY	2	34567890A123	20,0
ProduktY	2	12345678Y901	10,0
Computerisation	10	12345678Y901	10,0
Computerisation	10	45678901B234	10,0
Computerisation	10	67890123D456	35,0
Reorganisation	20	12345678Y901	10,0
Reorganisation	20	56789012C345	15,0
Reorganisation	20	78901234E567	null
Newbenefits	30	67890123D456	5,0
Newbenefits	30	56789012C345	20,0
Newbenefits	30	45678901B234	30,0

Nach Anwendung der HAVING Klausel

Nummer	COUNT(*)
2	3
10	3
20	3
30	3

Nach COUNT und SELECT (Name nicht dargestellt)

```
select Attr_Fct_List
from TableList
[where <Condition>]
[group by AttrList
[having <GroupCondition>] ]
[order by {Attr [asc | desc] }];
```

```
select Nummer, Name, count(*)
from Projekt, ArbeitetAn
where Nummer = ProjNr
group by Nummer, Name
having count(*) > 2;
```

ArbeitetAn ProjNr SVN Std

Projekt Nummer Name Standort AbtNr

Weiteres Beispiel für Gruppierung

- Liefere für jedes Projekt
 - die Nummer,
 - den Namen und
 - die Anzahl der Angestellten,die aus Abteilung 5 an dem betreffenden Projekt arbeiten

```
• select Nummer, Name, count(*)  
from Projekt p, ArbeitetAn arb, Angestellte ang  
where p.Nummer=arb.ProjNr and arb.SVN=ang.SVN and ang.Abt=5  
group by Nummer, Name;
```

```
select Attr_Fct_List  
from TableList  
[where <Condition>]  
[group by AttrList  
[having <GroupCondition>]]  
[order by {Attr [asc | desc] }];
```

		ArbeitetAn		
		Projekt	Nummer	Standort
Angestellte		SVN	NName	VName
		Geschlecht	Adresse	Gehalt
			Geb	Abt
				Vorgesetzte

Weitere Klauseln, Tests und Vergleichsmöglichkeiten

String-Tests

Element-Test

Zeichenvergleiche

- Gleichheit von Substrings: **LIKE** und zwei Sonderzeichen/Platzhalter
 - % : beliebige Anzahl von Zeichen
 - _ : genau ein Zeichen
- Beispiele:
 - Liefere eine Liste der Vor- und Nachnamen aller Angestellten, die in Houston/Texas wohnen
 - **select** VName, NName
from Angestellte
where Adresse **like** '%Houston, TX%';
 - Liefere eine Liste der Vor- und Nachnamen aller Angestellten, deren SVN an der dritten Stelle die Ziffer 8 besitzt
 - **select** VName, NName
from Angestellte
where SVN **like** '_ _ 8 _____';

Operatoren

- Für Zahlen: Arithmetische Operatoren (+, -, *, /)
- Für Zeichenketten: Verbindungsoperator (||)
- Für Datum, Zeit, Zeitstempel und Intervall: Plus und Minus (+, -)
- Vergleichsoperator **BETWEEN** für Intervall-Prüfung
- Beispiele:
 - 10% Lohnerhöhung für die Angestellte der Projekte mit Namen ProductX testen, i.e., eine Liste der Angestellten mit Vor- und Nachname und deren Gehalt, um 10% erhöht, die an Projekten arbeiten, deren Namen ProductX ist
 - E-Mail-Liste (Vorname Nachname <email>) für Angestellte der Abteilung 5, die Gehalt zwischen 30.000 und 40.000 beziehen (Annahme: Angestellte haben ein Email-Attribut):

Operatoren

- Beispiele:
 - 10% Lohnerhöhung für Mitarbeitende der ProductX Projekte testen:
 - `select ang.VName, ang.NName, 1.1*ang.Gehalt AS PlusGehalt
from Angestellte ang, ArbeitetAn arb, Projekt p
where ang.SVN=arb.SVN and arb.PNr=p.Nummer and p.Name='ProductX';`
 - E-Mail-Liste (Annahme: Angestellte haben ein Email-Attribut):
 - `select VName || ' ' || NName || ' <' || Email || '>'
from Angestellte
where (Gehalt between 30000 and 40000) and Abt=5;`
 - Ausgabe bei VName='John', NName='Smith',
Email='js@blub.de', Gehalt=35000, Abt=5:
'John Smith <js@blub.de>'

Angestellte	ArbeitetAn		Projekt				
	ProjNr	SVN		Nummer	Name	Standort	AbtNr

Verschachtelte Anfragen und disjunktiver Elementtest: IN

- Innerhalb des WHERE Ausdrucks können wiederum SELECT Ausdrücke formuliert werden, deren Resultate dann im WHERE Ausdruck weiterverwendet werden
 - Üblicherweise für weitere Vergleiche
- Möglichkeit des Vergleichs: disjunktiver Elementtest mittels **IN**
- Beispiel: Formulierung der UNION-Query (vgl. Folie 60) ohne UNION
 - Erstelle eine Liste aller Projektnummern von Projekten, an denen ein **Mitarbeiter mit Nachnamen 'Smith'** als **Mitarbeiter oder Leiter der Abteilung** arbeitet, die das Projekt **kontrolliert**

	ArbeitetAn	ProjNr	SVN	Std					
		Projekt	Nummer	Name	Standort	AbtNr			
	Abteilung	Name	Nummer	Leitung	AnfDatum				
Angestellte	SVN	NName	VName	Geschlecht	Adresse	Gehalt	Geb	Abt	Vorgesetzte

Verschachtelte Anfragen und disjunktiver Elementtest: Beispiel

- Erstelle eine Liste aller Projektnummern von Projekten, an denen ein Mitarbeiter mit Nachnamen 'Smith' als Mitarbeiter oder Leiter der Abteilung arbeitet, die das Projekt kontrolliert

- ```
select distinct Nummer
 from Projekt
 where Nummer in (select arb.ProjNr
 from ArbeitetAn arb, Angestellter ang
 where arb.SVN=ang.SVN
 and ang.NName='Smith')
```

OR

```
Nummer in (select p.Nummer
 from Projekt p, Abteilung abt, Angestellte ang
 where p.AbtNr=abt.Nummer and abt.Leitung=ang.SVN
 and ang.NName='Smith');
```

## Verschachtelte Anfragen und disjunktiver Elementtest mit Gruppierung: Bsp.

- Liefere für jede Abteilung mit mehr als fünf Angestellten die Nummer und die Anzahl der Angestellten, die mehr als 40.000 verdienen.

```
• select Abt, COUNT (*)
from Angestellte
where Gehalt>=40000 and Abt in (select Abt
 from Angestellte
 group by Abt
 having count(*) >= 5)
group by Abt;
```

| Angestellte | SVN | NName | VName | Geschlecht | Adresse | Gehalt | Geb | Abt | Vorgesetzte |
|-------------|-----|-------|-------|------------|---------|--------|-----|-----|-------------|
|-------------|-----|-------|-------|------------|---------|--------|-----|-----|-------------|

## IN-Operator mit Tupeln

- IN-Operator kann auch zum Testen mit Tupeln verwendet werden
  - Tupel-Ausdruck muss **UNION-kompatibel** zum Resultat des inneren Ausdrucks sein
- Beispiel:
  - Zeige die Sozialversicherungsnummern aller Angestellten, die in einer gleichen Kombination von Projekt und Stunden an einem Projekt arbeiten, an dem auch der Angestellte 'John Smith' mit der SVN 01234567X890 beschäftigt ist.

```
select distinct SVN
 from ArbeitetAn
 where (ProjNr, Std) IN (select ProjNr, Std
 from ArbeitetAn
 where SVN='01234567X890');
```

|            |        |     |     |
|------------|--------|-----|-----|
| ArbeitetAn | ProjNr | SVN | Std |
|------------|--------|-----|-----|

## Sichtbarkeit von Variablen in verschachtelten Anfragen

- Variablen der äußeren Anfragen in der inneren Anfrage sichtbar (aber nicht anders herum)
  - *Korrelierte Anfrage*: innere Anfrage referenziert auf äußere Anfrage
  - Semantik: Innere Anfrage wird einmal für jedes Tupel ausgewertet
  - Beispiel
    - Liefere die Namen der Angestellten, die einen Angehörigen mit gleichem Vornamen und gleichem Geschlecht wie der Angestellte selbst haben
    - `select a.NName, a.VName  
from Angestellte a  
where a.SVN in (select fam.SozVersNr  
from Angehoerige fam  
where a.VName=fam.Name and a.Geschlecht=fam.Geschlecht);`

|             | Angehörige |       |       |            |         |        |     |     |             |
|-------------|------------|-------|-------|------------|---------|--------|-----|-----|-------------|
| Angestellte | SVN        | NName | VName | Geschlecht | Adresse | Gehalt | Geb | Abt | Vorgesetzte |

## Vergleichsoperatoren ANY und ALL

- Weitere Vergleichsoperatoren für ganze Mengen:
  - <op> ANY | SOME
  - <op> ALL
    - <op> ersetzbar durch ein der Operatoren {=,>, >=, <=, <, >}
    - $v > \text{ALL } V$  liefert bspw. dann TRUE, wenn  $v$  größer ist als alle Werte der Menge  $V$
    - = ANY [oder auch = SOME] ist äquivalent zu IN
- Beispiel:
  - Gebe Nach- und Vorname aller aus, die ein höheres Gehalt haben als alle aus Abteilung 5
    - **select** NName, VName  
**from** Angestellte  
**where** Gehalt > **all** (**select** Gehalt  
                 **from** Angestellte  
                 **where** Abt=5);

## EXISTS-Test

- **EXISTS** überprüft, ob das das Resultat einer korrelierten verschachtelten Anfrage leer (FALSE) ist – also kein Tupel enthält – oder nicht (TRUE)
  - Kann auch mit NOT kombiniert werden
  - Beispiel:
    - Liefere die Namen der Angestellten, die einen Angehörigen mit gleichem Vornamen und gleichem Geschlecht wie der Angestellte selbst haben
    - `select a.NName, a.VName  
from Angestellte a  
where exists (select fam.SozVersNr  
              from Angehoerige fam  
              where a.SVN=fam.SozVersNr and a.VName=fam.Name and  
              a.Geschlecht=fam.Geschlecht );`

| Angehörige  | Name | Geb   | Geschlecht | Grad       | SVN     |        |     |     |             |
|-------------|------|-------|------------|------------|---------|--------|-----|-----|-------------|
| Angestellte | SVN  | NName | VName      | Geschlecht | Adresse | Gehalt | Geb | Abt | Vorgesetzte |

## UNIQUE zum Duplikat-test

- Überprüft, ob eine Multimenge Duplikate enthält (FALSE) oder nicht (TRUE).
- Beispiel:

- Liefere die Namen der Angestellten, die einen eindeutigen Vornamen haben

```
• select a.NName, a.VName
from Angestellte a
where unique (select b.VName
from Angestellte b
where a.VName=b.VName) ;
```

| Angestellte | SVN | NName | VName | Geschlecht | Adresse | Gehalt | Geb | Abt | Vorgesetzte |
|-------------|-----|-------|-------|------------|---------|--------|-----|-----|-------------|
|-------------|-----|-------|-------|------------|---------|--------|-----|-----|-------------|

## Junktoren bei Mengenvergleichen

- Mengenvergleiche können durch Junktoren **AND** und **OR** miteinander verknüpft werden
  - Mehrere korrelierte Anfragen
  - Beispiel:

- Erstelle eine Liste mit den Namen der Manager, die mindestens einen Angehörigen haben

```
select a.NName, a.VName
from Angestellte a
where exists (select *
 from Angehoerige fam
 where a.SVN=fam.SozVersNr)
 and
 exists (select *
 from Abteilung abt
 where a.SVN=abt.Leitung);
```

| Abteilung   | Name | Nummer | Leitung    | AnfDatum   |         |        |     |     |             |
|-------------|------|--------|------------|------------|---------|--------|-----|-----|-------------|
| Angehörige  | Name | Geb    | Geschlecht | Grad       | SVN     |        |     |     |             |
| Angestellte | SVN  | NName  | VName      | Geschlecht | Adresse | Gehalt | Geb | Abt | Vorgesetzte |

## Explizite Mengenangaben

- Menge explizit angeben und in der WHERE-Klausel verwenden
- Beispiel:
  - Gib die Sozialversicherungsnummern aller Angestellten aus, die an Projekten mit den Nummern 1, 2 oder 3 arbeiten.
  - `select distinct SVN  
from ArbeitetAn  
where ProjNr in (1, 2, 3);`

## NULL-Test

- Prüft, ob der Wert eines Attributs NULL ist
  - Hier kein = möglich! (**IS NULL** statt **= NULL**)
- Beispiel:
  - Liefere die Namen der Angestellten, die keinen Vorgesetzten haben.
    - **select NName, VName**  
**from Angestellte**  
**where Vorgesetzte **is null**;**
  - Liefere die Namen der Angestellten, die einen Vorgesetzten haben.
    - **select NName, VName**  
**from Angestellte**  
**where Vorgesetzte **is not null**;**

# Daten ändern

INSERT, DELETE, UPDATE

## Relationales Schema

- Relationales Schema (in 3NF/BCNF): Firma → Anlegen

|             |            |       |       |            |         |        |     |     |             |
|-------------|------------|-------|-------|------------|---------|--------|-----|-----|-------------|
| Angestellte | <u>SVN</u> | NName | VName | Geschlecht | Adresse | Gehalt | Geb | Abt | Vorgesetzte |
|-------------|------------|-------|-------|------------|---------|--------|-----|-----|-------------|

|         |               |      |          |       |           |      |               |         |          |
|---------|---------------|------|----------|-------|-----------|------|---------------|---------|----------|
| Projekt | <u>Nummer</u> | Name | Standort | AbtNr | Abteilung | Name | <u>Nummer</u> | Leitung | AnfDatum |
|---------|---------------|------|----------|-------|-----------|------|---------------|---------|----------|

|            |               |            |     |             |              |          |
|------------|---------------|------------|-----|-------------|--------------|----------|
| ArbeitetAn | <u>ProjNr</u> | <u>SVN</u> | Std | AbtStandort | <u>AbtNr</u> | Standort |
|------------|---------------|------------|-----|-------------|--------------|----------|

|            |             |     |            |      |            |
|------------|-------------|-----|------------|------|------------|
| Angehörige | <u>Name</u> | Geb | Geschlecht | Grad | <u>SVN</u> |
|------------|-------------|-----|------------|------|------------|

- Relationale Algebra: Anfragen und Datenmanipulation

- $\pi, \rho, \sigma, U, \cap, -, \times, \bowtie$ ; gruppieren, aggregieren
- Insert, delete, update

## Tupel einfügen

- **INSERT** benötigt:
  - Ziel-Relation
  - Ggf. Attribute (sonst Reihenfolge wie in Schemadefinition)
  - Werteliste oder Anfrage, die Werteliste produziert

```
insert into TableName [(AttrList)]
[values {ValueList} | select-stmt] ;
```

| Angestellte | Abteilung |       |       |            |         |        |     |     |             |
|-------------|-----------|-------|-------|------------|---------|--------|-----|-----|-------------|
|             | SVN       | NName | VName | Geschlecht | Adresse | Gehalt | Geb | Abt | Vorgesetzte |
|             |           |       |       |            |         |        |     |     |             |

## Tupel einfügen: Beispiele für Werteliste

- Neuen Angestellten mit allen Werten einfügen

- **insert into** Angestellte

```
values ('90123456G789', 'Marini', 'Richard', 'M', '98 Oak
Forest, Katy, TX', 37000, '30.12.1962', 4, '67890123D456');
```

- Neuen Angestellten mit Teilinformationen einfügen

- **insert into** Angestellte (VName, NName, Abt, SVN)  
**values** ('Richard', 'Marini', 4, '90123456G789');

- Rest wird auf NULL oder DEFAULT gesetzt, wenn kein Constraint verletzt wird

- Neue Abteilung anlegen: Nummer wird automatisch eingefügt (**SERIAL**)

- **insert into** Abteilung (Name, Leitung, AnfDatum)  
**values** ('Facilities', '90123456G789',  
'2019-06-14');

```
insert into TableName[(AttrList)]
[values {ValueList} | select-stmt];
```

```
'90123456G789', 'Marini', 'Richard', 'M', '98 Oak
Forest, Katy, TX', 37000, '30.12.1962', 4, '67890123D456');
```

| Abteilung | Name | Nummer | Leitung | AnfDatum |
|-----------|------|--------|---------|----------|
|-----------|------|--------|---------|----------|

| Angestellte | SVN | NName | VName | Geschlecht | Adresse | Gehalt | Geb | Abt | Vorgesetzte |
|-------------|-----|-------|-------|------------|---------|--------|-----|-----|-------------|
|-------------|-----|-------|-------|------------|---------|--------|-----|-----|-------------|

# Tupel einfügen: Beispiele

- Einfügen von Daten aus einer anderen Tabelle:
    - Neue Tabelle:

```
• insert into AbtInfo (AbtName, AnzahlAngest, GehaltGesamt)
 select Name, count(*) , sum(Gehalt)
 from (Abteilung inner join Angestellte on Nummer=Abt)
 group by Name;
```

```
insert into TableName [(AttrList)]
[values {ValueList} | select-stmt];
```

## Abweisung von INSERT

- Wenn DB-Integrität verletzt wird
- Mögliche Fehlerquellen
  - Kein Primärschlüssel angegeben
  - Fremdschlüssel existiert nicht in Zieltabelle
  - Kein Wert angegeben trotz NOT NULL
  - CHECK-Constraint verletzt
  - Doppelter Wert trotz UNIQUE

```
insert into TableName [(AttrList)]
[values {ValueList} | select-stmt];
```

## Tupel löschen

- **DELETE** benötigt:
  - Name der Relation, aus der gelöscht werden soll
  - WHERE-Klausel, die bestimmt, welche Tupel gelöscht werden sollen
  - Darf ebenfalls Integrität nicht verletzen
    - Aktionen zur Behandlung: CASCADE, NO ACTION, SET DEFAULT, SET NULL

```
delete from TableName
where <condition>;
```

|             | Angehörige | Name  | Geb   | Geschlecht | Grad    | SVN    |     |     |             |
|-------------|------------|-------|-------|------------|---------|--------|-----|-----|-------------|
| Angestellte | SVN        | NName | VName | Geschlecht | Adresse | Gehalt | Geb | Abt | Vorgesetzte |

## Tupel löschen: Beispiele

- Alle Angehörigen löschen
  - **delete from** Angehoerige;
- Alle Angehörigen des Angestellte mit SVN 34567890A123 löschen
  - **delete from** Angehoerige  
**where** SVN = '34567890A123';
- Alle Angehörigen der Angestellten löschen, die in Abteilung 4 arbeiten
  - **delete from** Angehoerige  
**where** SVN **in (select** SVN  
         **from** Angestellte  
         **where** Abt = 4 );

```
delete from TableName
where <condition>;
```

| Angehörige  | Name | Geb   | Geschlecht | Grad       | SVN     |        |     |     |             |
|-------------|------|-------|------------|------------|---------|--------|-----|-----|-------------|
| Angestellte | SVN  | NName | VName      | Geschlecht | Adresse | Gehalt | Geb | Abt | Vorgesetzte |

## Tupel aktualisieren

- **UPDATE** benötigt:
  - Name der Relation
  - **SET** – Anweisung für die Änderung
    - Kann auch Berechnungen enthalten
  - **WHERE**-Anweisung für die zu ändernden Tupel
  - Reihenfolge mehrerer UPDATE-Anweisungen ist relevant!

```
update TableName
set <statement>
where <condition>;
```

| Projekt     | Nummer | Name  | Standort | AbtNr      |         |        |     |     |             |
|-------------|--------|-------|----------|------------|---------|--------|-----|-----|-------------|
| Angestellte | SVN    | NName | VName    | Geschlecht | Adresse | Gehalt | Geb | Abt | Vorgesetzte |

## Tupel aktualisieren: Beispiele

- Projekt mit der Nummer 5 ist jetzt am Standort Bellaire zu finden und wird von Abteilung mit der Nummer 5 betreut

- update** Projekt  
**set** Standort='Bellaire', AbtNr=5  
**where** Nummer=5;

- Alle Angestellte der Abteilung mit Namen Research erhalten 10% mehr Gehalt

- update** Angestellte  
**set** Gehalt=Gehalt \* 1.1  
**where** Abt **in (select** Nummer  
**from** Abteilung  
**where** Name = 'Research');

```
update TableName
set <statement>
where <condition>;
```

| Projekt     | Nummer | Name  | Standort | AbtNr      |         |        |     |     |             |
|-------------|--------|-------|----------|------------|---------|--------|-----|-----|-------------|
| Angestellte | SVN    | NName | VName    | Geschlecht | Adresse | Gehalt | Geb | Abt | Vorgesetzte |

## Merge von Tabellen

- Eine Tabelle kann in eine andere eingefügt werden, wobei hier im **WHEN MATCHED** über das Einfügen bestimmt wird

- Beispiel:

```
• merge into AngestellteAll c
 using Angestellte a
 on (a.SVN = c.SVN)
 when matched then
 update
 set
 c.VName = a.VName,
 c.NName = a.NName,
 c.Geb = a.Geb, ...
 when not matched then
 insert values(a.SVN, ..., a.Abt);
```

```
merge into TableName1
using TableName2
on <condition>
when matched then
 update
 set
 <statement>
when not matched then
 insert values ValueList;
```

## Zwischenzusammenfassung

- Grundkonstrukte
  - SELECT, FROM, WHERE
- Sortierung
  - ORDER BY: ASC, DESC
- Relationen kombinieren
  - INNER / NATURAL / OUTER JOIN
  - UNION, INTERSECT, MINUS / EXCEPT
- Aggregationen und Gruppierungen
  - COUNT, SUM, AVG, MIN, MAX
  - GROUP BY
  - HAVING
- Weitere Vergleichsmethoden
  - Operatoren (+ - % / \* IN LIKE...)
  - IN, ANY, ALL, EXIST, UNIQUE
  - DISTINCT
  - IS NULL / IS NOT NULL
- Datenänderung
  - INSERT
  - UPDATE
    - WHEN MATCHED
  - DELETE

SQL ist ein Standard, der u.a. eine Grammatik definiert  
→ Implementierungen (MySQL, PostgreSQL, etc.) setzen den Standard um, woraus Unterschiede in der Nutzung über Systeme hinweg entstehen können

# Überblick: 5. Structured Query Language (SQL)

## A. *Datendefinition (SQL als DDL)*

- Schema, Tabellen, Datentypen, Constraints definieren
- Strukturelle Änderungen mittels drop, alter

## B. *Datenmanipulation (SQL als DML)*

- Anfragen
- Datenänderungen

## C. *Und der Rest*

- Sichten (SQL als VDL)
- Rechtevergabe (SQL als DCL)
- Programmiermethoden

# Sichten (Views)

SQL als View Definition Language (VDL)  
(Machmal auch als Teil der DML aufgefasst)

## Sichten: Virtuelle Relationen

- **VIEW:** aus anderen Relationen abgeleitete Relation
  - Wird über eine SELECT-Anweisung spezifiziert
  - Werden von DB aktuell gehalten
  - Virtuelle Relation: kann, muss aber nicht in der Datenbank abgespeichert werden
  - VIEWS können für Abfragen wie normale Relationen genutzt werden

```
create view ViewName as
<select-statement>
```

| Angestellte | ArbeitetAn |     | Projekt |        |            |          |        |     |     |             |
|-------------|------------|-----|---------|--------|------------|----------|--------|-----|-----|-------------|
|             | ProjNr     | SVN |         | Nummer | Name       | Standort | AbtNr  |     |     |             |
|             |            | SVN | NName   | VName  | Geschlecht | Adresse  | Gehalt | Geb | Abt | Vorgesetzte |

## Sichten: Virtuelle Relationen

- Sicht auf Mitarbeitende mit Namen an Projekten

- **create view** ArbeitetAnMitNamen **as**

```
select ang.SVN, VName, NName, Name, Std
from Angestellte ang, Projekt p, ArbeitetAn arb
where ang.SVN=arb.SVN and arb.ProjNr=p.Nummer;
```

- Anfrage

- **select** VName, NName, Std **as** Stunden
 **from** ArbeitetAnMitNamen
 **where** SVN = '01234567X890';

```
create view ViewName as
<select-statement>
```

| Angestellte | ArbeitetAn |      |          |       |
|-------------|------------|------|----------|-------|
|             | ProjNr     | SVN  | Std      |       |
| Projekt     |            |      |          |       |
|             | Nummer     | Name | Standort | AbtNr |

## Verwendung von VIEWS

- Aktualisierungen/Datenmanipulationen häufig nicht möglich
  - Non-updateable views
- Beispiel: Nutzung von Aggregationsfunktionen:
  - `create view AbtInfo as`  
`select Abt, count(*) as Cnt, avg(Gehalt) as AvgG`  
`from Angestellte`  
`group by Abt;`
  - `insert into AbtInfo values (1,5,20000) ???`
  - `update AbtInfo set Cnt = 5 where Abt = 5 ???`
- Beispiel: Sei ein NOT NULL Attribut ohne DEFAULT nicht Teil des Views
  - Kein INSERT

```
create view ViewName as
<select-statement>
```

| Angestellte | SVN | NName | VName | Geschlecht | Adresse | Gehalt | Geb | Abt | Vorgesetzte |
|-------------|-----|-------|-------|------------|---------|--------|-----|-----|-------------|
|-------------|-----|-------|-------|------------|---------|--------|-----|-----|-------------|

# Rechte

SQL als Data Control Language (DCL)

## Rechtevergabe mittels SQL

- Rechtevergabe an DB-Objekten
- Benutzerprivilegien:
  - Lesen oder Ändern von Relationen oder Spalten
  - Anlegen von Relationenschemata oder Datenbankschemata
  - Weitergabe von Privilegien
- Rechte mittels
  - **GRANT** (ein ausgewähltes Recht) geben
  - **REVOKE** (entsprechendes Recht) wieder entziehen
    - SELECT, UPDATE, DELETE, INSERT aber auch
    - EXECUTE, ALTER, CREATE, MANAGE,....., etc

```
grant [Right]
 on Table(AttrList)
 to UserList;
grant [Right]
 on TableList
 to UserList;
```

```
revoke [Right]
 on Table(AttrList)
 from UserList;
revoke [Right]
 on TableList
 from UserList;
```

## Rechtevergabe mittels SQL: Beispiele

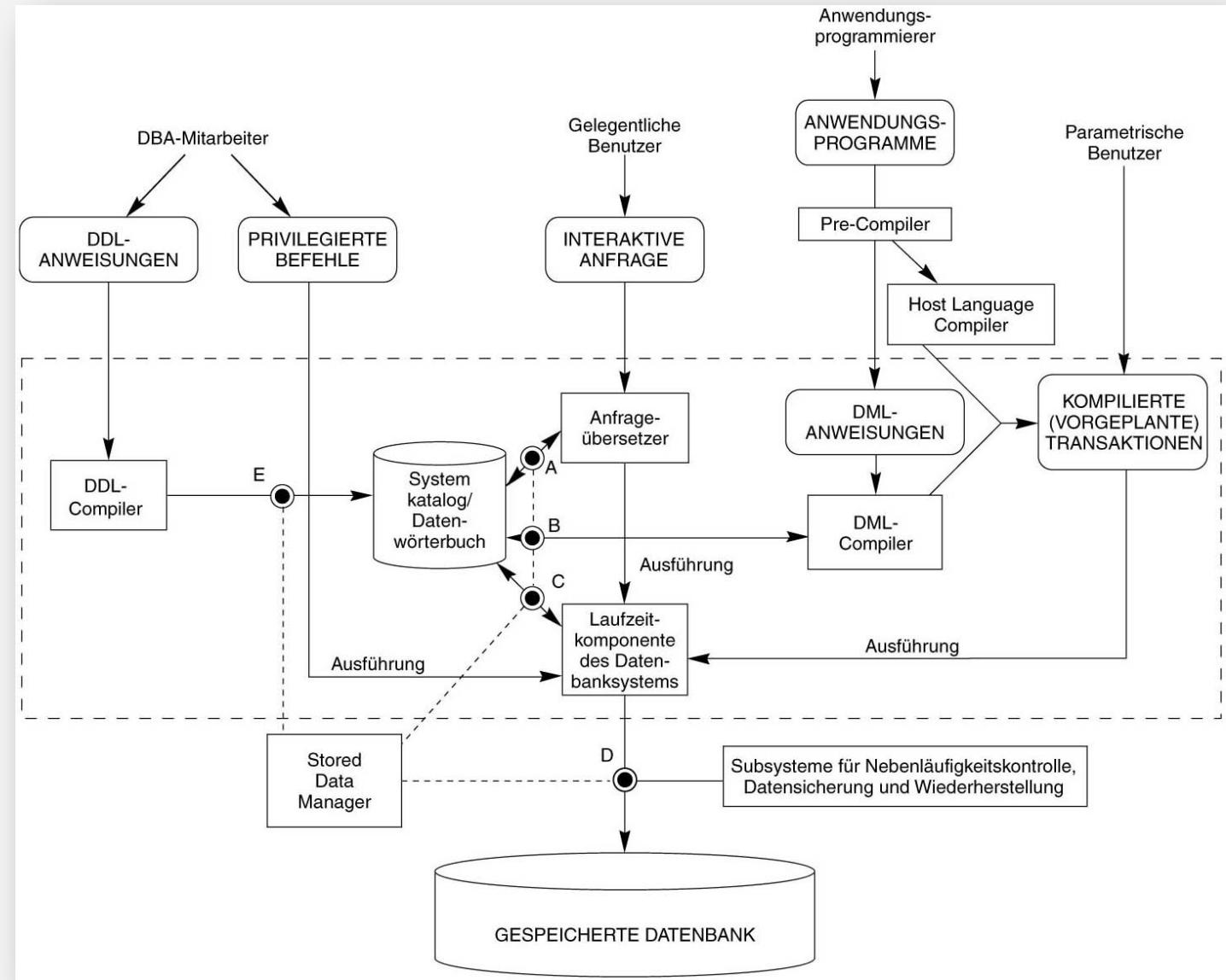
- Rechte auf anfragen und aktualisieren einer Tabelle
  - `grant select, update on Nutzer.Tabelle to AndererNutzer;`
- Rechte auf einfügen, anfragen, löschen einer Tabelle; Weitergabe von Rechten
  - `grant insert, select, delete on Angestellter to joerg, sabine, harald with grant option;`
- Recht auf aktualisieren von einem Attribut
  - `grant update(Gehalt) on Angestellter to chefe;`
- Zurücknehmen des Rechts ein Attribut zu aktualisieren
  - `revoke update(Gehalt) on Angestellte from chefe;`

# Programmiermethoden

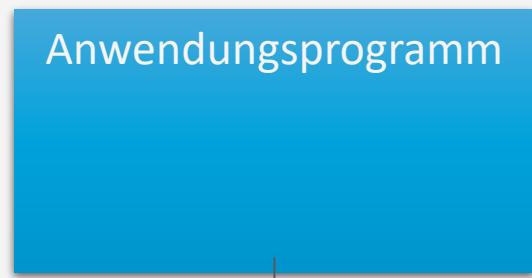
Benutzung von SQL

## Erweiterte Systemumgebung

- Zugriffe von
  - DB-Administratoren
  - Anwendungen
  - Nutzer\*innen
    - Direkt auf DB
      - Gelegentlich, interaktiv
    - Parametrisch
      - Vorgefertigte Anwendungsprogramme mit beschränktem Kommandovorrat (routinierte, wohldefinierte, formalisierte Befehle)



# SQL Programmier-Methoden



SQL-Statements

DBS

## Direkter Aufruf

- Von SQL an die DB



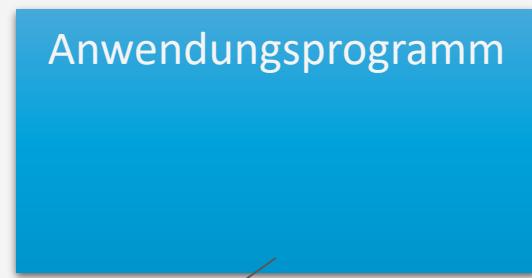
DBS

## Embedded SQL

- SQL wird in Host-Sprache eingebunden

## Dynamic SQL

- Zur Programmlaufzeit zusammengebaut



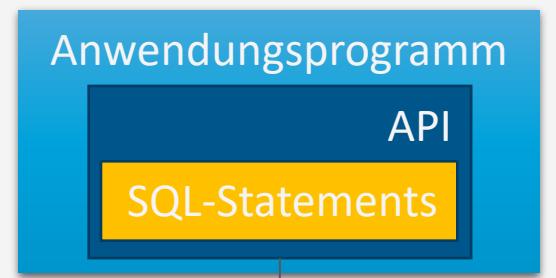
Module

SQL-Statements

DBS

## Module Language

- SQL wird in Module ausgelagert, die von Host-Sprache aus angefragt werden



DBS

## Call-Level APIs

- Schnittstellen, um aus der Host-Sprache DBs anzusprechen, z.B. SQL/CLI, ODBC, JDBC

## Mappings

- Programmierer sieht kein SQL mehr

## Impedance Mismatch

- Problem: Datenzugriff unterscheidet sich zwischen SQL und anderen Programmiersprachen
  - SQL: mengenorientiert
  - Andere: verarbeiten einzelne Werte
- sog. *impedance mismatch*
- Relationales Datenmodell wird von den meisten Programmiersprachen nicht unterstützt

Programmiersprache

integer, real, character,  
pointer,  
record structures,  
arrays, no sets

relational data model,  
keine Pointer,  
keine Schleifen,  
Verzweigungen

SQL

## Embedded SQL: "Shared" Variablen

- Transferieren Informationen zwischen Datenbank und Anwendungsprogramm
- Werden in einem **DECLARE** Abschnitt deklariert:
  - Inhalt des Abschnitts hängt von Programmiersprache ab
- Können im SQL-Statement statt einer Konstante verwendet werden
- Variablen-Name wird mit Doppelpunkt gekennzeichnet
- Spezielle Variable SQLSTATE enthält Fehlercodes
  - '00000': no error condition, '02000': no tuple found

```
exec sql begin declare section;
 { Declaration }
exec sql end declare section;
```

Teil der offiziellen SQL-Grammatik

## Shared Variable mit INSERT

- Um Daten in die DB über bzw. aus der DB in die Variablen zu bekommen, EXEC SQL mit INSERT bzw. SELECT kombinieren

```
void setParts() {
 exec sql begin declare section;
 char part[4], project[4], version[10], description[50];
 char sqlstate[6];
 exec sql end declare section;

 /* request part, project, version, description */

 exec sql insert into parts(partno, version, projectno, part_description)
 values (:part, :version, :project, :description);
}
```

```
exec sql insert into TableName(AttrList)
values (VarListColonPrepended)
```

```
exec sql select into VarListColonPrepended
from TableName;
```

## Beispiel: Single-Row SELECT Statements

```
int getNumProjects(int minBudget) {
 exec sql begin declare section;
 int num, budget;
 char sqlstate[6];
 exec sql end declare section;
 budget := minBudget;
 exec sql select count(*)
 into :num
 from projects
 where budget >= :budget;

 /* check that SQLSTATE has all 0's */
 /* and if so, print the value of num */
 if sqlstate == '00000':
 return num;
 else
 return -1:
}
```

## Cursor

- Konzept, um durch Ergebnismenge zu navigieren
- 4 Schritte, um einen Cursor zu nutzen:

1. **Cursor Deklaration:** `exec sql declare <cursor> cursor for <query>`
  - <cursor> : Name des Cursor; <query> : SQL-Ausdruck
2. **Cursor Initialisierung:** `exec sql open <cursor>`
  - Initialisiert den Cursor vor dem ersten Tupel, Anfrage wird ausgeführt
3. **Tupel holen:** `exec sql fetch from <cursor> into <variables>`
  - Holt das nächste Tupel und schreibt es in die <variables>
  - Kann mehrfach ausgeführt werden
  - Wenn keine Tupel mehr da sind: SQLSTATE = '02000'.
4. **Cursor schließen:** `exec sql close <cursor>`

## Beispiel: Cursor

```
void getAllProjects() {
 exec sql begin declare section;
 char project[4], description[50];
 char SQLSTATE[6];
 exec sql end declare section;
 exec sql declare execCursor cursor for
 select projectno, description
 from projects;
 exec sql open execCursor;
 while (1) {
 exec sql fetch from execCursor
 into :project, :description;
 if (!(strcmp(SQLSTATE, "02000")) break;
 printf("projectno: %s, description: %s",
 project, description);
 }
 exec sql close execCursor;
}
```

## Dynamic SQL

- Standard für Anwendungsprogramme, die SQL-Statements zur Laufzeit erstellen und absenden
- Es ist also der DB vorab unbekannt ...
  - Ob ein Statement Daten holen oder speichern will
  - Wie viele Variablen benutzt werden, und welchen Typ sie haben
- Eigenschaften der SQL-Statements durch Deskriptor beschreibbar
- Zwei Möglichkeiten:
  - Execute Immediate:
    - Statement wird direkt ausgeführt
  - Prepare and Execute:
    - Das gleiche Statement wird mehrfach ausgeführt (mit verschiedenen Parametern)
    - Zwischenergebnisse der Vorbereitung werden behalten (z.B. Ausführungsplan)

## Dynamic SQL: Beispiel

```
/* execute statement only once */
exec sql execute immediate "UPDATE projects
 SET budget = 10 000 000
 WHERE projectno = 'PJ47'";

/* prepare and execute statement */
dynstmt = "DYN1";
temp = "UPDATE projects
 SET budget = 1 000 000
 WHERE projectno = ?";
exec sql prepare :dynstmt from :temp;

prjno = "PJ47";
exec sql execute :dynstmt using :prjno;
```

# Nachteile der Dynamik: SQL Code Injection

```
create procedure search_orders
 @custid nchar(5) = null,
 @shipname nvarchar(40) = null as
declare @sql nvarchar(4000)

select @sql = ' SELECT * ' +
 ' FROM dbo.Orders WHERE 1 = 1 '

if @custid is not null
 select @sql = @sql +
 ' AND CustomerID LIKE ' + '''' + @custid + ''''

if @shipname is not null
 select @sql = @sql +
 ' AND ShipName LIKE ' + '''' + @shipname + ''''

exec(@sql)
```



Enter shipname: Sea Lion

→  
`exec(
 select * from dbo.Orders
 where 1 = 1 and ShipName like
 'Sea Lion'
)`

Enter shipname: ';drop table orders;

→  
`exec(
 select * from dbo.Orders
 where 1 = 1 and ShipName like
 '';
 drop table ORDERS;
)`

## Module Language

- Anwendungsprogramm und SQL-Statements werden getrennt
  - Modul enthält Methoden und Deklarationen von Cursorn und temporären Tabellen, wird in einer Datenbank gespeichert
  - Anwendung kann die Methoden des Moduls aufrufen
  - Sogenannter Linker kombiniert SQL-Statements und Anwendungsprogramm
- Beispiel rechts

```
module projects_module
 names are ascii language C
 schema user_schema authorization user

procedure num_projects
 (:budget integer,
 :num integer, sqlstate)
 select count(*)
 into :num
 from projects
 where budget >= :budget;
 ...

```

## Call-Level APIs

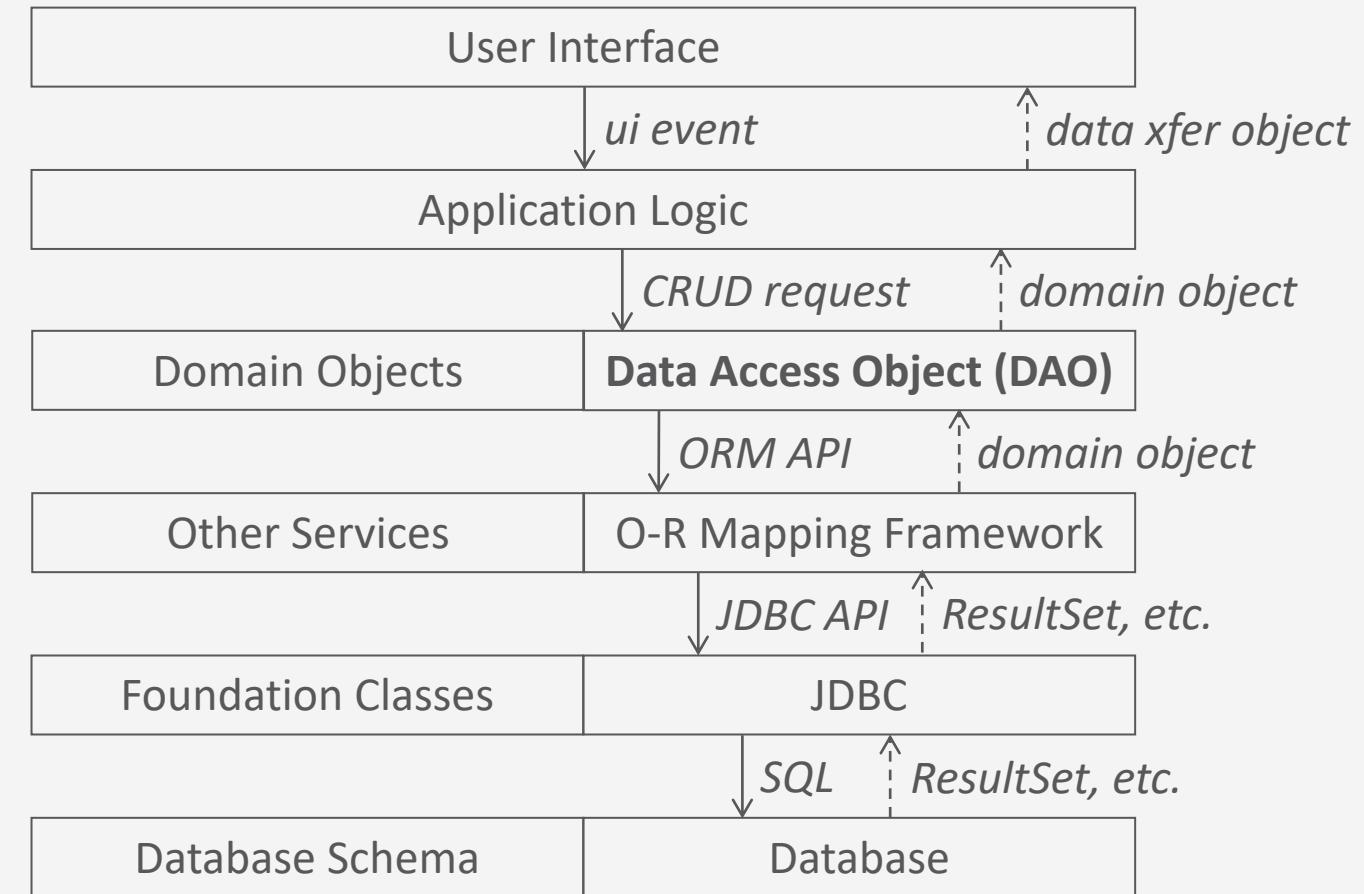
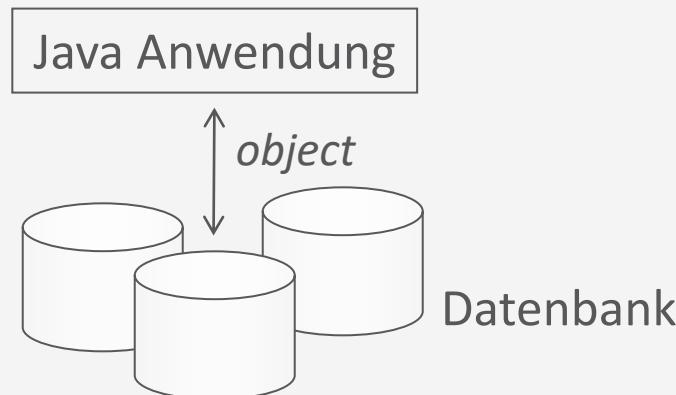
- ODBC (Open Database Connectivity)
  - Basiert auf informellem DBMS-Hersteller-Standard aus 1992
  - Microsoft adaptiert die Schnittstelle und nennt es ODBC
- SQL/CLI
  - Formales Konsortium (SQL Access Group) übernimmt die Entwicklung, nennt es CLI (Call-Level Interface)
  - Ergebnis wurde als Teil des SQL-92 Standards 1995 veröffentlicht, ist Teil 3 von SQL:1999
  - ODBC ist SQL/CLI sehr ähnlich
- JDBC (Java Database Connectivity)
  - Schnittstelle speziell für Java Anwendungen
  - JDBC wurde durch allgemeine APIs wie ODBC und SQL/CLI stark beeinflusst

## Beispiel: JDBC

```
class Employee {
 public static void main (String args []) throws SQLException {
 // Load the Oracle JDBC driver
 DriverManager.registerDriver(new oracle.jdbc.driver.OracleDriver());
 Connection conn = DriverManager.getConnection
 ("jdbc:oracle:thin:" + "@cip-s.kbs.uni-hannover.de:1521:db$1",
 "scott", "tiger9i");
 Statement stmt = conn.createStatement();
 // Select the ENAME column from the EMP table
 ResultSet rset = stmt.executeQuery("select ENAME from EMP");
 // Iterate through the result and print the employee names
 while (rset.next())
 System.out.println(rset.getString(1));
 rset.close();
 stmt.close();
 conn.close();
 }
}
```

# Object-relational Mappings (ORM)

- Ziel:
  - Persistierung in objektorientierter Anwendung
  - Framework verbirgt SQL vor Entwickler
  - Mapping: OO-Datenobjekte → Datenbankschemata und passende SQL-Statements



## Zwischenzusammenfassung

- Views
  - Abgeleitete Relation
- Rechtevergabe
  - GRANT, REVOKE
- Programmiermethoden
  - Direkter Aufruf: Von SQL an die Datenbank
  - Embedded SQL: SQL wird in die Host-Sprache eingebunden
  - Dynamic SQL: Wird zur Programmlaufzeit zusammengebaut
  - Module Language: SQL wird in Module ausgelagert, die von Host-Sprache aus angefragt werden
  - Call-Level APIs: Schnittstellen, um aus der Host-Sprache Datenbanken anzusprechen
  - Mappings: Verbergen SQL vor Programmierer

# Überblick: 5. Structured Query Language (SQL)

## A. *Datendefinition (SQL als DDL)*

- Schema, Tabellen, Datentypen, Constraints definieren
- Strukturelle Änderungen mittels drop, alter

## B. *Datenmanipulation (SQL als DML)*

- Anfragen
- Datenänderungen

## C. *Und der Rest*

- Sichten (SQL als VDL)
- Rechtevergabe (SQL als DCL)
- Programmiermethoden

→ Anfragenverarbeitung