Datenbanken

github/toiletcoders

Inhaltsverzeichnis

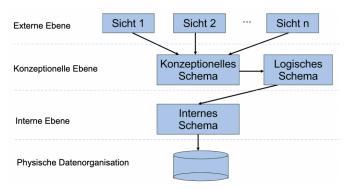
			Seite					
1	Einf	ührung Grundlagen	. 1					
2	Kon	zeptionelles Modell	5					
	2.1	Entitäten und Entitätstypen	. 5					
	2.2	Beziehungen						
	2.3	Beziehungen (weitere Konzepte)	. 8					
3	Dat	enbankmodelle	11					
	3.1	Datenbankmodell	. 11					
	3.2	Relationales Datenmodell	. 11					
	3.3	NoSQL (andere Datenmodelle)	. 12					
	3.4	Datentypen	. 12					
4	Logisches (relationales) Modell							
	4.1	Überblick Transformation	. 14					
	4.2	Duale und rekursive Beziehungstypen	. 14					
5	Normalformen 1							
	5.1	Überblick Normalisierung						
	5.2	Erste Normalform						
	5.3	Zweite Normalform						
	5.4	Dritte Normalform						
	5.5	Weitere Normalformen	. 18					
6	Str	uctured Query Language (SQL)	19					
	6.1	Einführung in SQL	_					
	6.2	Datendefinition (DDL)						
	6.3	Datenmodifikation (DML)						
	6.4	Aggregatfunktionen						
7	Frw	eiterte Abfragen mit SQL	23					
•	7.1	Unterabfragen	_					
	7.2	Verbundabfrage (JOINs)						
	7.3	Outer JOINs						
	7.4	Mengenoperationen						

1 Einführung

1.1 Grundlagen

1.1.1 ANSI-SPARC

- Ebene 1: Externe Ebene Nutzer benötigen nur Teilausschnitt der Daten Spezifikation der notwendigen Datensicht
- Ebene 2: Konzeptionelle Ebene Vereinheitlichung der Sichten der Externen Ebene Vollständige Beschreibung der für alle Anwendungen relevanten Objekte und deren Beziehungen
- Ebene 3: Interne Ebene physikalische Darstellung der Datenbank im Computer Speicherstrukturen zur Ablage der Daten



Eigenschaften:

- Gleiche Daten für alle Nutzer
- Änderungen in Nutzersichten sind lokal für die Anwendung
- Datenspeicherung (wie und wo) für Nutzer unwichtig
- Anwendungsstruktur für Datenbankaufbau unerheblich
- Änderung im Datenbankaufbau ohne Wirkung auf Nutzersicht

Beispiel:

Logische Datenunabhängigkeit:

- Anwendungen werden nicht beeinträchtigt, wenn Änderungen am Schema vorgenommen werden
- Bei logischer Datenunabhängigkeit: Keine Änderung an Spezifikationen durch Hinzufügen, Ändern, Löschen von Objekten
- Nur teilweise gegeben in praktischen Datenbanksystemen

Physische Datenunabhängigkeit: Aus physischer Datenunabhängigkeit folgt: Keine Änderung am konzeptionellen/externen Schema durch Umstellung der Dateistruktur, Speicherstruktur, Speichermedien, Anzahl der DB Server Weitestgehnd gegeben in prakticshen Datenbanksystemen

1.1.2 CASE Werkzeuge

CASE = Computer Aided Software Engineering

Entwicklung von Software nach ingenieur-wissenschaftl. Methoden unter Verwendung eines Computers

Ziel: Erstellung von Software möglichst automatisch aus dem Fachkonzept CASE:

- Oftmals graphische Notation des Fachkonzepts
- CASE-Werkzeuge (Tools)
 - Planung
 - Entwurf
 - Dokumentation
- können in die IDE integriert Sichten

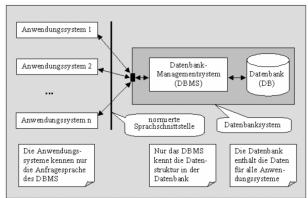
1.1.3 Datenbank- vs. dateibasierte Anwendungssysteme

Architektur Datei-basierter Anwendungen:

Zahlreiche Nachteile

- Redundanz
- Gemeinsamer Zugriff mittels Konvertern
- Datenstrukturänderung bedingt Umprogrammieren
- Keine parallelen Zugriffe möglich
- Keine Sicherungsmechanismen

Architektur Datenbank-basierter Anwendungen



DBMS vs. DB

Datenbank

- Sammlung strukturierter Daten
- sachlogische Zusammenhänge untereinander

Datenbankmanagementsystem

- Programmsystem
- Systemsoftware für alle Aspekte der Datenverwaltung
- Beinhaltet of eine oder mehrere DBen

Architektur DBMS

Zahlreiche Vorteile:

- Redundanzfrei
- Logische Datenunabhängigkeit
- Physische Datenunabhängigkeit
- Mehrnutzerbetrieb mit Rechteverwaltung
- Normierte Schnittstelle mit Effizienter Verwaltung

1.1.4 Phasenmodell für Datenbankentwurf

1. Anforderungsanalyse:

Anforderungen der potentiellen Benutzer werden erfasst

- Informelle Beschreibung
- Unterscheidung in Informations- und Bearbeitungsanforderungen

- Funktionenmodell: Create, Read, Update, Delete (CRUD)

2. Konzeptioneller Entwurk

- Erste formale Darstellung erstellen: konzeptionelles und externe Schemata
- Datenmodelle sind abstrakte Darstellungen der Wirklichkeit
- Ansätze zur Erstellung eines konzeptionellen Entwurfs:

* Top-Down-Ansatz

Modellierung des konzeptionellen Schemas und Ableitung der externen Schemata

* Bottom-Up-Ansatz

Modellierung der externen Schemata und anschließende Integration der externen Schemata zu einem konzeptionellen Schema.

Hierbei müssen i.d.R. Widersprüche und Konflikte zwischen einzelnen externen Schichten aufgelöst werden.

3. Logischer Entwurf

Das logische Schema beschreibt die Datenstrukturen des konzeptionellen Modells

- Entscheidung für verwendetes DBMS oder mind. für ein Datenbankmodell
- Transformation des konzept. Modells in Abhängigkeit der Anforderungen des Datanbankmodells
- Optimierung des Modells durch Vermeidung von Redundanzen im Rahmen der Normalisierung

4. Datendefinition

- Logisches Modell wird mit **Data Definition Language (DLL)** definiert
- Externe Schemata werden mit View Definition Language (VDL) definiert

Umsetzung des log. Schemas und der externen Schemata mit Hilfe der Datenbanksprache.

Diese Datenbanksprache ist i.d.R. SQL

Structured Query Language

SQL ist standardisiert, allerdings gibt es Dialekte je nach DBMS

2 Konzeptionelles Modell

2.1 Entitäten und Entitätstypen

2.1.1 Entity-Relationship Modell

Vereinfachte graphische Darstellung von Entitäten (Objekten), Beziehungen zw. den Objekten: Notwendigkeit, Anzahld er beteiligten Entitäten Ziele:

• Bessere Kommunikation zwischen den Beteiligten Experten (Fachabteilung), ANwendungsentwickler, ... Beurteilung der Qualität des Modells Grundlage zur Erstellung der Datenbank

2.1.2 Entitäten und Entitätstypen

Entität (Objekt)

- Ein Exemplar von
 - Konkreten (Studierender; Gebäude)
 - Abstrakten/ nicht-materiellen (Zugehörigkeit; Betreuungsverhältnis)
- Dient der Informationsspeicherung

Entitätstyp

- Eindeutig benannt
- "Gruppe" von Entitäten (Objekten)
- Speicherung gleichartiger Informationen
- Gleichartige Verarbeitungsverzögerung
- "Klasse" in der OOP
- Sachlogische Zusammenhänge von Entitäten

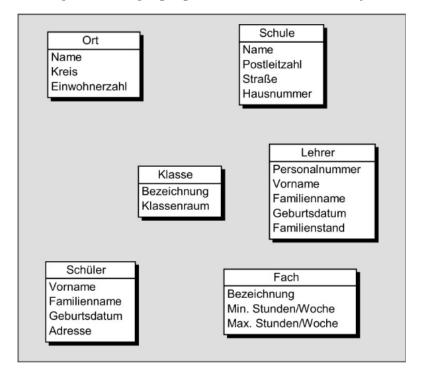
2.1.3 Attribut

Attribut

- Eigenschaft
- Benennung eines Merkmals
- Ein relevantes Merkmal von Entitäten eines Entitätstyp

Attributwert

- Eigenschaftswert
- Spezielle Ausprägung eines Attributs für ein Objekt



2.1.4 Identifizierungsmöglichkeiten

Möglichkeiten zur Identifizierung einer Entität

Ein einziges Attribut - Bezeichnung eines Fachs Kombination von Attributen - Name und Kreis eines Ortes Organisatorisches Attribut - Personalnummer

2.1.5 Hauptattribut

Ein Hauptattribut hat eine identifizierende Eigenschaft oder eine teil-identifizierende Eigenschaft

Es leistet einen Beitrag zur Identifizierung einer Entität und innerhalb eines Entitätstyps

2.1.6 Nebenattribut

Ein Nebenattribut hat eine beschreibende Eigenschaft und ist nicht notwendig zur Identifizierung

Es leistet keinen Beitrag zur Identifizierung einer Entität und innerhalb eines Entitätstyps

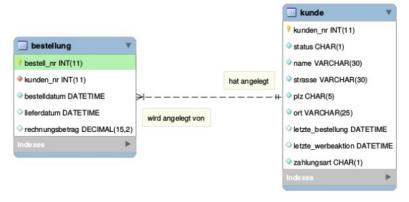
2.2 Beziehungen

Eine Beziehung ist ein konkreter Zusammenhang zwischen realen Entitäten.

An einer Beziehung können auch mehr als zwei Entitäten beteiligt sein. (Duale/ binäre Beziehung)

Ein **Beziehungstypen** ist eine sachlogischer Zusammenhang zwischen Entitäten verschiedener Entitätstypen

Der **Der Grad eines Beziehungstypen** ist die Anzahl der an einem Beziehungstypen beteiligten Entitätstypen



2.2.1 Multiplizität

Mulitplizität $\langle A, B \rangle$ besteht aus zwei Aspekten

Optionalität: Zeichen vor dem Komma Kardinalität: Zeichen hinter dem Komm

Optionalität

Muss jedes A mit einem B in Beziehung stehen?

$$Ja => 1,?$$
 Nein $=> 0,?$

Kardinalität

Kann ein A mit mehreren Bs in Beziehung stehen?

$$Ja = ?,N$$
 Nein $= ?,1$

2.2.2 Beziehungstyp Regeln

- Ein Beziehungstyp wird durch eine Linie dargestellt
- Die Benennung der Richtung von A nach B steht in der Nähe von A
- Optionalität wird durch einen Kreis gekennzeichnet
- Eine verpflichtende Verbindung wird durch einen Strich gekennzeichnet
- Kardinalität 1 wird durch einen Strich dargestellt, N durch "Krähenfüße"
- Bei > 1 können auch Minimum und Maximum angegeben werden [min,max]

2.2.3 Klassen von Beziehungstypen

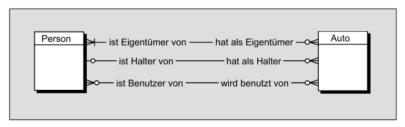
А→В		Kardinalität 1		Kardinalität N	
$B \mathop{\downarrow} A$		nicht-optional	optional	nicht-optional	optional
1	n o	A B 1:1	1:C	A 1:N	A 1:CN
1	0	A C:1	A C:C	A C:N	A C:CN
N	n o	N:1	A B N:C	A B B M:N	A B B M:CN
11	0	A CN:1	A CN:C	A CM:N	A B CM:CN

2.3 Beziehungen (weitere Konzepte)

2.3.1 Redundanz

Gründe für die Vermeidung von Redundanz: Mehraufwand in der Datenpflege Widersprüchlichkeit in den Daten möglich Speicherplatzverschwendung

2.3.2 Parallele Beziehungstypen



Ein Schwacher Entitätstyp ist:

Eigenschaften nicht ausreichend für eindeutige Identifizierung Eine oder mehrere Beziehungstyp-Richtungen zur Identifizierung nötig Identifizierung mittels Attrbute, Beziehungstyp-Richtungen und deren Kombination

2.3.3 Schlüssel

Ein Schlüssel ist ein Attribut oder eine Beziehungstyprichtung zur eindeutigen Identifizierung

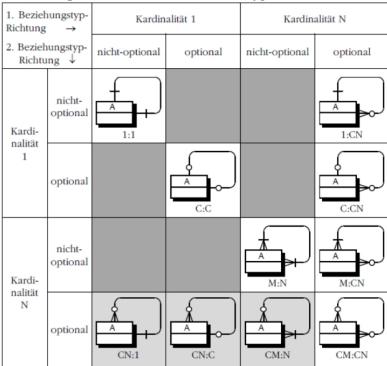
Primärschlüssel Ein eindeutiger Schlüssel (Personalnummer)

Zusammengesetzte Schlüssel mehrere teil-identifizierende Elemente (Attribute und Beziehungstyprichtung)

Teilschlüssel echte Teilmenge der teil-identifizierenden Elemente

2.3.4 Rekursiv-Beziehungstypen

Entitäten gehören dem selben Entitätstypen an



2.3.5 Eigenschaften von Beziehungstypen

Generelle Regel:

Eigenschaften des Beziehungstyps werden mithilfe eines zusätzlichen Entitätstyps modelliert

3 Datenbankmodelle

3.1 Datenbankmodell

logisches Beziehungsgebilde, beschreibt die Art und Weise der Verbindung von Datensätzen Traditionelle Datenbankmodelle

- Hierarchisch: nur einen Elternknoten
- Netzwerk
- Relational (RDBM)
- Objektorientiert und objektrational

"Neue" Datenbankmodelle (seit 2005): Spaltenbasiert, Dokumentorientiert

3.2 Relationales Datenmodell

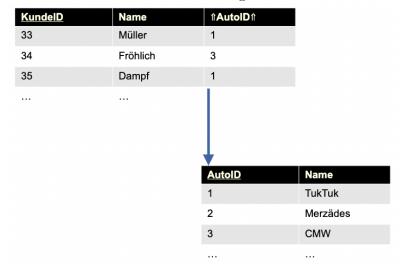
Theorie:

- streng mathematisch
- Entitätstypen werden als Relationen gespeichert
- Beziehungen zwischen Entitäten werden über Referenzattribute in Tabellenspalten gespeichert
- Relation: Teilmenge der Produktmenge der Wertebereiche der Attribute

3.2.1 Schlüssel im RDMBS

Ein Schlüssel ist jede identifizierende Attributmenge, die minimal ist. Primärschlüssel ist ein Schlüssel zur Identifizierung einzelner Tupel

Fremdschlüssel ist eine Attributmenge die einen anderen Primärschlüssel referenziert



3.3 NoSQL (andere Datenmodelle)

NoSQGL Eigenschaften

- Datenmodell ist nicht-Relational
- keine Relationen
- Sammelbegriff für nicht-relationale Datenmodelle
- NoSQL Modell ist oft frei von einem mathematischen Schema

3.4 Datentypen

Jedem Attribut wird ein Datentyp zugewiesen

3.4.1 Nummerische Datentypen

Ablage von numerischen Werten (Vorzeichenbehaftet - Signed, sonst Unsigned)

3.4.2 Ganzzahlige Datentypen

BOOLEAN (1 Byte) true/false
TINYINT (1 Byte) sehr kleine Werte (-128 bis 127) (Unsigned 0 bis 255)
SMALLINT (2 Byte)
MEDIUMINT (3 Byte)
INT (4 Byte)
BIGINT (8 Byte)

3.4.3 Kommazahlen

Festkommazahl hat immer den gleichen Exponenten (Preise, Ausmaße) **Fließkommazahl** hat wechselnde Exponenten

3.4.4 Fließkommazahlen

FLOAT (4 Byte) einfache Genauigkeit **DOUBLE** (8 Byte) doppelte Genauigkeit

3.4.5 Festpunktzahlen

DECIMAL Angabe von exakten Zahlen, Festlegung der Länge und Nachkommastellen

3.4.6 Datums-Datentyp

Speichern Datums- und Zeitwerte, (DATETIME, DATE, TIMESTAMP, YEAR, TIME)

3.4.7 String Datentypen

CHAR(N) Ablage von Zeichenketten der festen Länge N VARCHAR(N) Ablage von Zeichenketten mit variabler Länge bis zu N CHAR benötigt 1 Byte pro Zeichen VARCHAR benötigt 1 Byte zusätzlich pro Spalte

4 Logisches (relationales) Modell

4.1 Überblick Transformation

4.1.1 T1: Regel für Entitätstypen

Jeder Entitätstyp wird im RDBM zu einer Tabelle Attribute werden zu Spalten

4.1.2 T1: regel für Beziehungstypen

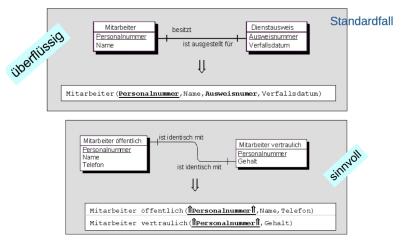
Beziehungstypen werden über **Fremdschlüssel** modelliert Fremdschlüssel werden mit Pfeilen dargestellt. Zusammengesetzte Schlüssel werden mit "+" dargestellt. Primärschlüssel werden unterstrichen

4.1.3 Regeln

UNIQUE: Attributwert darf nur einmal in der Tabelle vorkommen NOT NULL: Attributwert darf nicht ausgelassen werden

4.2 Duale und rekursive Beziehungstypen

4.2.1 1:1 Beziehungstypen

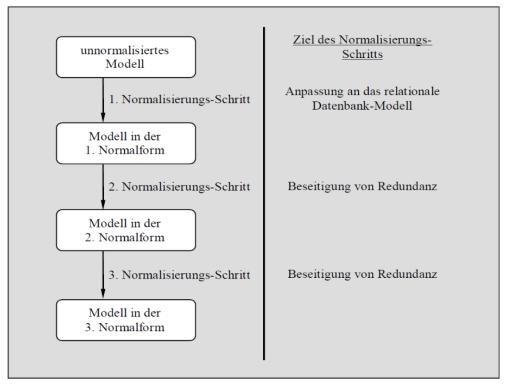


...(Please read this in Script)

5 Normalformen

5.1 Überblick Normalisierung

Gesucht sind objektive Qualitätskriterien zur Erstellung von Modellen



5.2 Erste Normalform

5.2.1 Komplexe Eigenschaften

Mehrere Werte gleichzeitig für ein Attribut einer Entität Mehrwertiges Attribut (Telefonnummer) Zusammengesetztes Attribut

5.2.2 1. Normalform

Überführen der Unnormalisierten Form in die 1NF Bei mehrwertigen Attribut \rightarrow Einführung von eigenen Attributen

Bei multiplen Eigenschaften \to Einführung von "stark redundanten" Tupeln **Anomalien durch Redundanz**

- Einfügeanomalie: Neuer Lieferant nicht ohne mind. einen Artikel einfügbar
- Modifikationsanomalie: Änderung der Artikelbezeichnung an mehreren Stellen
- Löschanomalie: Löschen von Artikeln führt zum Löschen der Lieferanten

5.3 Zweite Normalform

5.3.1 Funktionale Abhängigkeit

 $A\to B$ ist funktional abhängig von A, A bestimmt B Kundennummer \to Vorname, Nachname

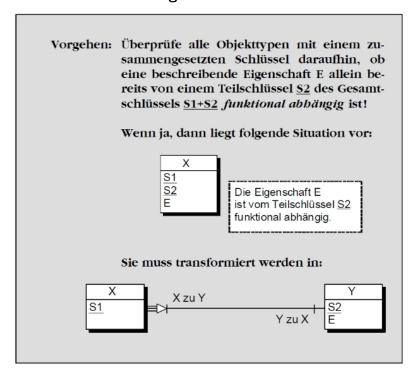
5.3.2 2NF

Eine Relation ist in zweiter Normalform wenn sie in 1NF ist und jedes nicht-Schlüsselattribut vom Schlüssek voll funktional abhängig ist.

Merkregel:

Hat ein Entitätstyp einen nicht-zusammengesetzten Schlüssel (nur ein Attribut als PK), liegt 2NF automatisch vor.

5.3.3 Transformierung



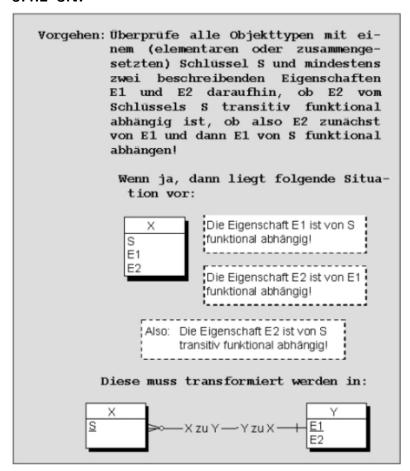
5.4 Dritte Normalform

5.4.1 Transitive Abhängigkeit

C ist transitiv abhängig von A $(A \to B, B \to C)$, wenn

- Wert von A ist bekannt
- Daraus lässt sich Wert von B bestimmen
- Aus Wert B lässt sich C bestimmen

5.4.2 3NF



5.5 Weitere Normalformen

Boyce-Codd Normalform (BCNF)

- Relation in 3NF und Jeder Determinant ist ein Schlüsselkandidat. Ein Determinant ist eine Attributmenge, von der ein anderes Attribut vollständig funktional abhängig ist.
- Verletzung BCNF selten; setzt ebenso compound PK voraus
- "strenger" als 3NF

4. Normalform

- In BCNF und
- Keine "mehrwertigen" nicht-trivialen Abhängigkeiten im PK

5. Normalform

■ In 4NF und gar keine "mehrwertigen" Abhängigkeiten

6 Structured Query Language (SQL)

6.1 Einführung in SQL

6.1.1 Eigenschaften von SQL

- Kann von verschiedenen Benutzern verwendet werden
- ullet SQL ist intuitiv
- $\bullet\,$ SQL ist eine deklarative Sprache
- EBNF-Notation

6.2 Datendefinition (DDL)

6.2.1 Anlegen von Tabellen

Syntax CREATE TABLE

```
CREATE [TEMPORARY] TABLE [IF NOT EXISTS] tbl_name(
  col_name data_type [NOT NULL | NULL]
  [DEFAULT default_value] [AUTO_INCREMENT],...,
  [PRIMARY KEY (col_name)]
);
```

- Pflicht-Elemente
 - Tabellenname, Spaltenname und Datentyp
- Optionale Angabe
 - NOT NULL → Eingabepflicht
 - DEFAULT → Standardwert falls ohne Wert beim Einfügen
 - AUTO INCREMENT → Autom. Vergabe von PK-Werten
 - PRIMARY KEY → Primärschlüssel Spalte(n)

Syntax CREATE TABLE mit Fremdschlüssel

```
CREATE [TEMPORARY] TABLE [IF NOT EXISTS] tbl_name(
col_name data_type [NOT NULL | NULL]

[DEFAULT default_value] [AUTO_INCREMENT],...,

[PRIMARY KEY (col_name)],

[CONSTRAINT [fk_name]] FOREIGN KEY (col_name)

REFERENCES src_tbl_name(src_col_name)

ON DELETE reference option

ON UPDATE reference option)
);
```

- FOREIGN KEY → Spalte mit Fremdschlüsselwert
- REFERENCES → Tabelle (Spalte) des referenzierten Primärschlüssels
- ON DELETE → Maßnahmen bei Löschen des ref. Primärschlüssels
- ON UPDATE → Maßnahmen bei Ändern des ref. Primärschlüssels

Reference Option

RESTRICT | CASCADE | SET NULL | NO ACTION

- RESTRICT \rightarrow Operation verbieten
- \bullet CASCADE \to Operation für Fremdschlüssel auch durchführen
- \bullet SET NULL \to Fremdschlüsselwert Löschen
- NO ACTION \rightarrow Keine Anpassung

CREATE LIKE \rightarrow erstellt die neue Tabelle und kopiert die Datenstruktur

6.2.2 Ändern von Tabellen

- CHANGE \rightarrow CHANGE < Spaltenname >< Spaltenname_{neu} >
- ADD \rightarrow ADD < Spaltenname >< Datentyp > [< Eigenschaft >]
- DROP \rightarrow DROP COLUMN < Spaltenname >
- ADD FOREIGN KEY
- DROP FOREIGN KEY
- RENAME TABLE \rightarrow < Tabellenname > TO < Tabellenname_neu >

Tipps:

Bei CHANGE and Datentypen können Daten verändert werden!

6.3 Datenmodifikation (DML)

6.3.1 Datenmanipulation DDL

Dient zum Schreiben, Lesen, Ändern und Löschen von Daten Daten lesen mit SELECT und Form

6.3.2 Einfügen mit INSERT

INSERTINTO < Tabellenname > [(Spaltenliste)]VALUES(Werteliste);

- Beispiel
- IdArtikel ist AUTO_INCREMENT



- INSERT INTO Artikel2NF (Bezeichnung , Sparte)
 VALUES ('Klingenfix Rasierer', 'Kosmetik');
- INSERT INTO Artikel2NF VALUES
 (NULL , 'Wattebäuschchen', 'Kosmetik ');
- Mehrere Zeilen auf einmal auch möglich

```
INSERT INTO SchuelerIn VALUES
(1, 'Oster ', 'Hase ', 'm'),
(2, 'Harry ', 'Hurtig ', 'm'),
(3, 'Horst ', 'Schlaemmer ', 'm'),
(4, 'Evje ', 'van Dampen ', 'w');
```

6.3.3 Lesen mit SELECT

 $SELECT[DISTINCT|ALL] \\ *|[SpaltenAusdruck[ASneuerName]][,...] \\ FROMTabelle[ALIAS][,...] \\ [WHEREBedingung] \\ [GROUPBYSpaltenListe] \\ [HAVINGBedingung] \\ [ORDERBYSpaltenListe] \\ DISTINCT eliminiert Duplikate$

6.3.4 Lesen mit SELECT und DISTINCT

DISTINCT eliminiert Duplikate SELECT DISITINCT Beispielspalte FROM Beispieltabelle;

6.3.5 Lesen mit SELECT und AS

AS benennt die neuberechnete Spalte Umprogrammieren

6.3.6 Lesen mit SELECT und WHERE

WHERE filtert Zeilen BETWEEN lässt Werte zwischen zwei Werten finden

6.4 Aggregatfunktionen

6.4.1 COUNT

Anzahl der Einträge zählen SELECTCOUNT(*)ASExpensive FROMKassenbon1NF WHEREPreis > 100;

6.4.2 COUNT DISTINCT

DISTINCT elminiert wieder die Duplikate

6.4.3 SUM

SUM(Preis) zählt alle Einträge in Preis zusammen

7 Erweiterte Abfragen mit SQL

- 7.1 Unterabfragen
- 7.1.1 Einfache Subselects
- 7.1.2 Geschachtelte Abfragen
- 7.2 Verbundabfrage (JOINs)
- 7.3 Outer JOINs
- 7.4 Mengenoperationen