# Notizen Datenbanken

### 15.04.2021

Einführung in die Veranstaltung.

ERM

 $\operatorname{SQL}$ 

Relationale Algebra

Daten - Rohdaten, Messunggen, Fakten

Informationen - gewonnene Erkenntnisse aus Rohdaten

Daten - Informationen - Wissen

DBMS - Datenbankmanagementsystem Anwendungen kommunizieren mit DBMS.

Daten werden von DBMS verwaltet.

Daten: strukturiert, semi-strukturiert, nicht strukturiert.

Datenbanken speichert strukturierte Daten.

Entscheidung: Lokation - Größe - DBMS

Kommunikation nur mit DBMS nicht mit Datenbank direkt!!!!!

Def. Kap 1 F 41

Datenbanken sind unabhängig vom Anwendungsprogramm.

Funktionen:

Große Datenmengen speichern.

Forderungen:

Effizienz

Data Warehouse Operational DB

Relationale Datenbanken

redundanzfreie Einmalspeicherung

Jedes Tupel kommt nur einmal vor.

Einfache Datentypen

Objekt relationale Datenbanken

OQL - Object Query Language

XML DB

XML Schema definiert Datenbank

# 22.04.2021

Relationale Algebra

Multimengentheorie

Wiederholung Mengenoperationen

Kartesisches Produkt

Relationen

Edgar F. Codd Urvater der relationalen Datenbanken.

- ist Backslash

Datenbanken lassen auf Union alle möglichen Ergebnisse zu

Auch Duplikate

Kopf: Attribut Rumpf: Tupel

Innerhalb der n-Tupel ist die Reihenfolge nicht egal.

Relationsschema

Wenn Abweichung, angeben!!

Domäne

Studet(ID: Integer, name:String, Nachname:String)

Einfache Datentypen

Grad(Spaltenzahl), Kardinalität (Zeilenzahl)

Mengenoperationen erfordern gleiche Attribute

Es empfiehlt sich: gleiche Ordnung der Attribute

Empfehlung Iwer: Reihenfolge der Attribute vor der Durchführung der Opera-

tion anpassen.

Entfernungsoperatoren

Projektion  $\pi$ 

Enthält eine Teilmenge der Attribute von R

(Verkleinern auf gewünschte Attribute)

Sample:  $\pi_{A1,A2,A3}(R)$  Attribute klein schreiben

Selektion: Auswahl mit Bedingung

Bedingung muss ein boolescher Operator sein.

#### 29.04.2021

Multimengentheorie Duplikate sind erlaubt.

Mengen

Domänenschema einfach und vollständig

 $\sigma \to {\rm ver}\ddot{\rm a}{\rm ndert}$  Kardinalität

z.B.  $\sigma_{b>1}(R)$ 

 $\delta$  entfernt alle Duplikate

 $\rho$  kann Relation oder die Attribute einer Relation umbenennen

 $R(a,b,c) \ \rho_{S_{c,d,a}}(R) \to S(c,d,a)$ S.a spricht Attribut a von S an.

Erweiterte Projektion lässt auch Umbenennungen und Berechnungen zu

Instanz einer Datenbank

Operationenbaum

expressiontree

drafische Darstellung der auszuführenden Operationen auf eine Relation

Tau ermöglicht Sortierung

Sortierung lexikografisch aufsteigend.

Tau enthält liste von Attributen nach denen Sortiert werden soll, erstes Sortierkriterium zuerst.

Sortieren immer als letzte Operation.

Kombinationsoperationen

Unterschiedliche Daten verbinden mit Join

Kreuzprodukt

Alle Tupel werden mit allen anderen Tupel der anderen Relation verbunden

Natural Join

Attribute mit gleichem Namen werden verbunden

Tupel werden Verbunden wenn bei gleichem Attribut gleicher wert enthalten.

Nur Zusatzattribute werden übernommen.

Bei mehreren gleichen Attributen müssen auch die Werte aller gleichen Attribute gleich sein für den Join. Theta Join

Kreuzprodukt mit Selektion

### 06.05.2021

komplexe Abfragen

Expression tree

lineare Notation

Einfache und Vollständige

Einach mit := neue Relation für jede Operation erzeugen

vollständig Bei Relation Attribute angeben

Bsp:  $A_{a,b,c}$ 

Links-Semi-Join

normaler natural Join nur mit Attribute der linken Relation

Rechts-Semi-Join eq dazu

Rechts-Anti-Join: rechte Attribute ohne Partner Links-Anti-Join: linke Attribute ohne Partner

Aggregation (nur numerisch)

SUM = Summe

AVG = Durchschnitt

MIN = Minimum

MAX = Maximum

 $Count = Z\ddot{a}hlen$ 

Group by

 $\gamma$  Gruppierung

Erstellt gleichartige Gruppen auf dei Aggregationen durchgeführt werden können.

 $\gamma_{a,sum(b)}(R)$ 

hat minimal 1 Atribut und maximal m Attribute

### 20.05.2021

 $\gamma$  ht im Index 1 bis n Gruppierungsattribute und Aggrigationsatribute.

Tupelkombinationen sind Joins

wichtig: Outerjoin, Join, Kreuzprodukt

Outer Join

erst normaler Join

Dann Prüfung welche Attribute von Links mit null für die unbekannten rechten Attribute

right Outer Join simultan nur rechtsherum.

null hat den Wahrheitswert unbekannt.

# UND $\wedge$ , ODER $\vee$ und Negation $\neg$

A	B	$A \wedge B$	$A \lor B$	$\neg A$
0	0	0	0	1
0	1	0	1	1
1	0	0	1	0
1	1	1	1	0
0	$\frac{1}{2}$	0	$\frac{1}{2}$	1
$\frac{1}{2}$	0	0	$\frac{1}{2}$	$\frac{1}{2}$
$\frac{1}{2}$	$\frac{1}{2}$	$\frac{1}{2}$	$\frac{1}{2}$	$\frac{1}{2}$

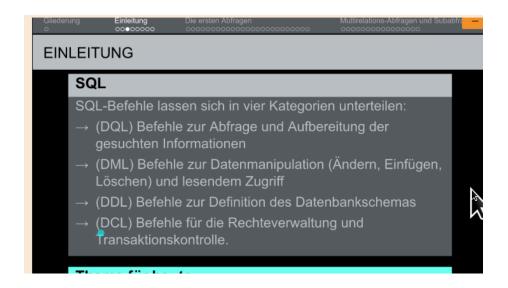


Wahrheitswerte Tabelle ändert sich mit null. unbekannt bekommt dabei den Wert  $\frac{1}{2}$ . null ist die Value in den Daten, unbekannt ist dessen Wahrheitswert.

# SQL

- → Der Zugriff auf eine RDMS erfolgt per SQL
- → Structured Query Language
- $\rightarrow$  Oft auch sequel ausgesprochen.
- → SQL ist eine High-Level Sprache
- → Sag was getant werden soll, aber nicht wie.





## 10.06.2021

Entethy relationship modell
Entitäten = Objekte
Objekte haben Attribute
Entity-Set Menge von Objekten
Entität hat zwingend einen Schlüssel, der jedes Tupel identifizieren kann.
Vermeidung von Redundanz
Beziehung zu Entitäten
1:n, n:n, n:1, 1:1
Kardinalitäten
1:m 1 Leser leiht n Bücher aus schwache Entität
keinen Identitiver gefunden.



partielle und totale Ordnung total: Entscheiden entweder oder partielle Ordnung musst dich nicht entscheiden.

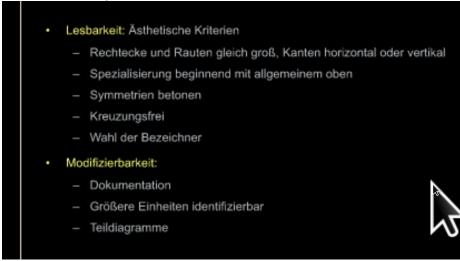
### 17.06.2021

### ERM

Entitäten totale Unterteilung

Attribute: Beschreibung einer Entität Nur Hauptklasse braucht Schlüssel

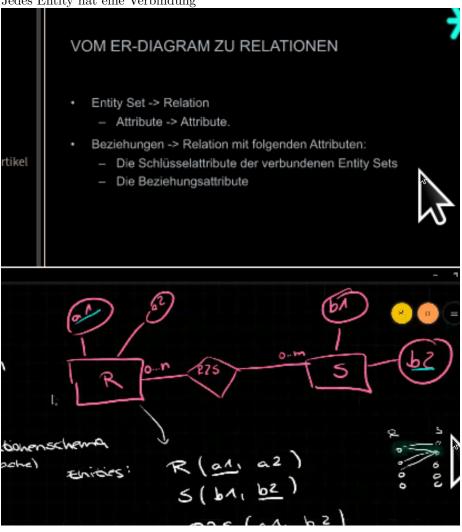
Subklasse erbt Eigenschaften der Subklasse



Kommunikation und Dokumentation

Maximal eine Dreierbeziehung möglichst natürliche Schlüssel wenig Redundanzen

Jedes Entity hat eine Verbindung



SQL DML Primär- und Fremdschlüssel beachten Integrationsbedingunen bei Definition festlegen Cascade View virtuelle Tabelle

## 24.06.2021

Primary Key für Eindeutigkeit Fremdschlüssel sehr wichtig Trigger IF-Statment absetzen bei Datenbankaufruf Bei 1:1 Beziehung über Attribut nachdenken

# 01.07.2021

Kapselung von SQL Kommandos entweder alle Kommandos werden ausgeführt. Wenn ein Befehl fehlschlägt werden alle Befehle rückgängig machen.

Transaktion endet mit COMMIT oder ROLEBACK SAVEPOINT Speicherpunkt innerhalb der Transaktion Datensicherungssprung Datenlage wird zurückgesetzt