

# Datenbanken Vertiefung

## Einführung

Nikolaus Augsten

nikolaus.augsten@sbg.ac.at

FB Computerwissenschaften  
Universität Salzburg

Wintersemester 2013/14

## Inhalt

- 1 Organisation der Lehrveranstaltung
- 2 Motivation und Fachgebiet
  - Warum Datenbanksysteme?
  - Das Fachgebiet
- 3 Grundlagen von Datenbanken
  - Terminologie
  - Datenmodelle
  - Datenabstraktion und Datenunabhängigkeit

## Inhalt

- 1 Organisation der Lehrveranstaltung
- 2 Motivation und Fachgebiet
  - Warum Datenbanksysteme?
  - Das Fachgebiet
- 3 Grundlagen von Datenbanken
  - Terminologie
  - Datenmodelle
  - Datenabstraktion und Datenunabhängigkeit

## Alle Infos zu Vorlesung und Proseminar:

<http://www.cosy.sbg.ac.at/~augsten/teaching/adb>

## Inhaltsübersicht Datenbanksysteme

1. **Einführung in Datenbanksysteme**
  - Gebiet, Terminologie, Datenbanksysteme
  - Kapitel 1 in Kemper und Eickler
2. **Physische Datenorganisation**
  - Speichermedien, Dateioorganisation, Index-Strukturen
  - Kapitel 7 in Kemper und Eickler
3. **Anfragebearbeitung**
  - Implementierung der Operatoren und Anfrageoptimierung
  - Kapitel 8 in Kemper und Eickler
4. **Transaktionsverwaltung**
  - ACID, Transaktionen in SQL
  - Kapiteln 9 in Kemper und Eickler
5. **Mehrbenutzersynchronisation**
  - Serialisierbarkeit und Scheduling
  - Kapitel 11 in Kemper und Eickler
6. **Fehlerbehandlung**
  - Fehlerklassen, Log, WAL-Prinzip, Redo/Undo
  - Kapitel 10 in Kemper und Eickler

## Inhalt

- 1 Organisation der Lehrveranstaltung
- 2 Motivation und Fachgebiet
  - Warum Datenbanksysteme?
  - Das Fachgebiet
- 3 Grundlagen von Datenbanken
  - Terminologie
  - Datenmodelle
  - Datenabstraktion und Datenunabhängigkeit

## Daten sind wertvoll

- **Unternehmen:** Information über Kunden, Lieferanten, Waren, Bestellungen, Buchhaltung, Marktstudien, usw.
- **Verwaltung:** Meldedaten, Führerschein, Strafregister, Krankenversicherung, etc.
- **Wissenschaft:** Messdaten, fachspezifische Datensammlungen (z.B. Protein-Eigenschaften), Analyseergebnisse
- **Privat:** Telefonnummern, Email-Kontakte, Online-Zugänge, Familienfotos, MP3-Sammlung
- ...

## Daten verwalten ist schwierig

### Anforderungen an Datenverwaltung:

- Daten müssen (möglichst schnell) **zugänglich** sein
- Einzelne Fakten müssen **verknüpft** werden können
- Daten müssen **geändert** werden können
- Mehrere Benutzer sollen **gleichzeitig** lesen und ändern können
- Daten müssen **konsistent** bleiben
- Daten dürfen **nicht verloren gehen**
- Daten müssen vor unberechtigtem **Zugriff geschützt** sein

### Ansatz ohne Datenbanksystem:

- Daten in **isolierten Dateien** speichern
- **nach Bedarf Programme** zum Einfügen, Auslesen und Ändern der Daten schreiben

## Probleme der Datenverwaltung/1

- **Redundanz und Inkonsistenz**
  - Redundanz: ein Fakt ist mehrmals gespeichert
  - bei Änderungen müssen alle Kopien geändert werden
  - isolierten Dateien: habe ich alle relevanten Dateien geändert?
  - Inkonsistenz: nicht alle Kopien wurden geändert, d.h., es existieren widersprüchliche Daten
  - Beispiel: Adresse wurde nur im Fachbereich geändert, auf Universitätsebene hingegen nicht.
  - Ziel: Redundanz kontrollieren und Inkonsistenz vermeiden.
- **Beschränkte Zugriffsmöglichkeiten**
  - Verknüpfungen logisch verwandter Daten erzeugt deutlichen Mehrwert
  - isolierten Dateien: verschiedene Verwalter und Formate, eigenes Programm für jede Verknüpfung
  - Beispiel: freien Hörsaal für Datenbank-Vorlesung finden (Hörsäle mit Kapazität, Veranstaltungskalender, Teilnehmerzahl der Vorlesung)
  - Ziel: Alle Daten im System lassen sich flexibel miteinander verknüpfen.

## Probleme der Datenverwaltung/2

- **Integritätsverletzung**
  - Änderungen können zu unerlaubten Zuständen (aus der Sicht der Anwendung) führen.
  - Beispiel: Student schreibt sich in Bachelor-Projekt ein, bevor er genug Kreditpunkte gesammelt hat.
  - Oft Verknüpfungen zwischen Daten erforderlich, um Integritätsverletzungen zu entdecken.
  - Ziel: Integritätsregeln formulieren und Verletzungen nicht zulassen.
- **Sicherheitsprobleme**
  - Nicht alle Benutzer sollen alle Daten sehen.
  - Nur ausgewählte Benutzer sollen bestimmte Daten ändern dürfen.
  - Beispiel: Studenten dürfen ihre eigenen Noten sehen, aber nicht die anderer. Eigene Noten dürfen nicht verändert werden.
  - Granularität: Informationsteil, auf den sich der Zugang bezieht, z.B. ganzes Objekt, gewisse Eigenschaften des Objektes
  - Ziel: Lese- und Schreibrechte flexibel und in feiner Granularität an Benutzer vergeben.

## Probleme der Datenverwaltung/3

- **Probleme des Mehrbenutzerbetriebs**
  - Viele Anwender greifen zugleich auf Daten zu.
  - Beispiel: Flugreservierungssystem
  - Dateisysteme bieten nur sehr rudimentäre Kontrollmechanismen
  - Keine Kontrolle: Unerwünschte Anomalien, z.B. "lost updates" = meine Änderungen werden von einem anderen Benutzer überschrieben
  - Rudimentäre Kontrolle: Ineffizient, ein einziger Benutzer kann Datei blockieren.
  - Ziel: Effizienter Mehrbenutzerbetrieb ohne Anomalien.
- **Verlust von Daten**
  - Verlust von Daten kann für Unternehmen existenzbedrohend sein.
  - Dateisysteme bieten Backups, aber alles nach Backup geht verloren.
  - Isolierte Dateien: Konsistenz zwischen Dateien wiederherstellen ist problematisch, da sich Dateien unabhängig ändern können
  - Beispiel: Stromausfall oder Systemabsturz während Bankomatbehebung
  - Ziel: Garantien gegen Datenverlust.

## Probleme der Datenverwaltung/4

- **Effizienz**
  - Große Datenmengen erfordern effiziente Algorithmen für Suche, Verknüpfung und Änderung.
  - Isolierte Dateien erfordern individuelle Programme für einzelne Anfragen und/oder Datentypen.
  - Sehr aufwändig und möglicherweise ineffizient, da die Wahl der Algorithmen von den Daten abhängt, die sich ändern können
  - Ziel: Automatisch effiziente Algorithmen in Abhängigkeit von Anfrage und Daten wählen.
- **Hohe Entwicklungskosten**
  - Zumindest einem Teil oben genannter Probleme muss sich jeder Anwendungsentwickler stellen.
  - Rad ständig neu erfinden ist zeit- und kostenintensiv
  - Ziel: Komfortable Schnittstelle, die Datenverwaltungsprobleme transparent löst.

## Warum Datenbankverwaltungssysteme?

- **DBMS lösen Probleme der Datenverwaltung:**
  - Unkontrollierte Redundanz wird vermieden.
  - Daten lassen sich flexibel miteinander verknüpfen.
  - Effiziente Mehrbenutzerkontrolle vermeidet Anomalien.
  - Ausgefeilte Recovery-Komponente schützt vor Datenverlust.
  - Definierte Integritätsregeln können erzwungen werden.
  - Flexible Vergabe von Benutzerrechten.
  - Anfrageoptimierung sorgt transparent für effiziente Ausführung.
- Fast alle **Unternehmen verwenden Datenbanksysteme**, weil es kaum eine Alternative gibt.

## Datenbankanwendungen

- **Traditionelle Anwendungen:**
  - Datenbanken mit Zahlen und Wörtern
- **Neuere Anwendungen:**
  - Multimedia Datenbanken
  - Geographische Informationssysteme (GIS)
  - Data Warehouses
  - Echtzeit Datenbanken
  - Aktive Datenbanken
  - Viele andere Anwendungen
- **Beispiele:**
  - Banken (Konten)
  - Unternehmen (Lager, Verkauf)
  - Reservierungssysteme
  - Universität (Studenten, Vorlesungen, Räume)
  - Online Verkäufe (www.amazon.com)
  - Online Zeitungen (www.salzburg.com)

## Wann braucht man kein Datenbankverwaltungssystem (DBMS)?

- **Hauptgründe gegen DBMS:**
  - hohe Anfangsinvestition und möglicherweise zusätzlicher Hardware-Bedarf
  - Overhead für Allgemeinheit, Sicherheit, Mehrbenutzerkontrolle, Recovery, Integrationskontrolle
- **DBMS möglicherweise nicht nötig**, wenn:
  - einfache Datenbank und Anwendung, die klar definiert ist und sich voraussichtlich nicht ändern wird
  - kein Mehrbenutzerbetrieb
- **DBMS nicht geeignet:**
  - zwingende Echtzeitanforderungen, die DBMS nicht garantieren kann
  - Daten können aufgrund ihrer Komplexität nicht (nur schwer) modelliert werden
  - spezielle Operationen, die von DBMS nicht unterstützt werden

## Das Fachgebiet/1

- **Konferenzen**
  - SIGMOD – seit 1975
  - VLDB – seit 1975
  - ICDE – seit 1985
  - EDBT – seit 1988
- **Zeitschriften**
  - ACM Transaction on Database System (TODS) – seit 1976
  - The VLDB Journal (VLDBJ) – seit 1992
  - IEEE Transactions on Knowledge and Data Engineering (TKDE) – seit 1989
  - Information Systems (IS) – seit 1975
- **DBLP Bibliography** (Michael Ley, Uni Trier, Germany)
  - <http://dblp.uni-trier.de/db/>
- **DBWorld mailing Liste**
  - <http://www.cs.wisc.edu/dbworld/>

## Das Fachgebiet/2



## The DBLP Computer Science Bibliography

maintained by [Michael Ley](#) - [Welcome](#) - [FAQ](#)

DBLP is available from several hosts: [Trier I](#) - [Trier II](#) - [ACM SIGMOD](#) - [SunSITE CE](#)

## Search

- [Author](#)
- [Faceted search](#) ([L3S Research Center](#), [U. Hannover](#))
- [CompleteSearch](#) ([Holger Bast](#), [Max Planck Institut f. Inf.](#))

## Bibliographies

- **Conferences:** [SIGMOD](#), [VLDB](#), [PODS](#), [ER](#), [EDBT](#), [ICDE](#), [POPL](#), ...
- **Journals:** [CACM](#), [TODS](#), [TOIS](#), [TOPLAS](#), [DKE](#), [VLDB J.](#), [Inf. Systems](#), [TPLP](#), [TCS](#), ...
- **Series:** [LNCS/LNAI](#), [IFIP](#)
- **Books:** [Reference](#) - [Collections](#) - [DB Textbooks](#)
- **By Subject:** [Database Systems](#), [Logic Prog.](#), [IR](#), ...

**Full Text:** [ACM SIGMOD Anthology](#)

## Produkte

- **Kommerzielle Produkte**
  - Oracle
  - Microsoft SQL Server
  - IBM DB2
  - Teradata
  - Sybase Adaptive Server Enterprise
  - IBM Informix
  - PC "DBMSs": Access, dBase, ...
  - ...
- **Open Source Produkte**
  - PostgreSQL
  - MySQL
  - MonetDB
  - ...

## Zusammenfassung

- Funktionierende Datenverwaltung ist "mission critical"
- Datenverwaltung wirft Probleme auf:
  - Konsistenz
  - effizienter und flexibler Zugriff
  - Integrität
  - Sicherheit
  - Mehrbenutzerbetrieb
  - Datenverlust
- Datenbanksysteme lösen Probleme transparent für Benutzer
- etabliertes und aktives **Forschungsgebiet** seit fast 40 Jahren
- **Milliardenumsatz** mit Datenbankprodukten

## Inhalt

- 1 Organisation der Lehrveranstaltung
- 2 Motivation und Fachgebiet
  - Warum Datenbanksysteme?
  - Das Fachgebiet
- 3 Grundlagen von Datenbanken
  - Terminologie
  - Datenmodelle
  - Datenabstraktion und Datenunabhängigkeit

## Grundlegende Definitionen/1

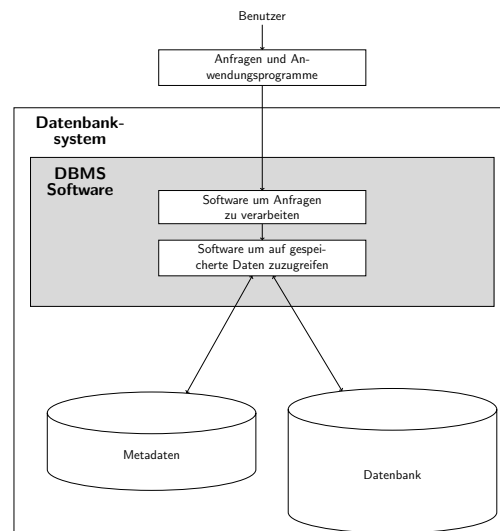
### Über Daten, Information und Wissen:

- **Daten** sind Fakten die gespeichert werden können:
  - Buch(Herr der Ringe, 3, 10)
- **Information** = Daten + Bedeutung
  - Buch:
    - Titel = Herr der Ringe,
    - Band = 3,
    - Preis USD = 10
- **Wissen** = Information + Anwendung

## Grundlegende Definitionen/2

- **Mini-Welt:** Jener Teil der realen Welt der uns interessiert
- **Daten:** Bekannte Fakten über die Miniwelt die gespeichert werden können
- **Datenbank (DB):** Eine Menge von Daten die miteinander in Beziehung stehen
- **Metadaten:** Information über die Struktur einer Datenbank (selbst als Datenbank organisiert)
- **Datenbankverwaltungssystem (DBMS, database management system):** Ein Software Packet das die Erstellung, Pflege und Abfrage von Datenbanken unterstützt
- **Datenbanksystem (DBS, database system):**  
DBMS + DB + Metadaten

## Grundlegende Definitionen/3



## Datenmodell

- **“Infrastruktur” zur Modellierung der realen Welt:**
  - **Datendefinitionssprache:** Beschreibung der Datenobjekte und Integritätsbedingungen
  - **Datenmanipulationssprache:** Festlegung der anwendbaren Operatoren und deren Wirkung
- **Analog zu Programmiersprache:**
  - Typenkonstruktoren (Typendefinition)
  - Sprachkonstrukte (if-then, Schleifen, etc.)

# DDL und Schema/1

- **Datendefinitionssprache** (DDL, data definition language) beschreibt:
  - **Schema:** Struktur der Datenobjekte (Typen, Gruppierung elementarer Typen) und Beziehung zwischen den Datenobjekten
  - **Integritätsbedingungen:** Einschränkung der zulässigen Daten; müssen zu jedem Zeitpunkt erfüllt sein
- **Datenbankverzeichnis** (Katalog): speichert Metadaten
  - Schema und Integritätsbedingungen
  - weitere Metadaten wie Zugriffsrechte, Statistiken über Datenverteilung

# Datenmanipulationssprache

- Die **Datenmanipulationssprache** (DML, data manipulation language) besteht aus:
  - **Anfragesprache:** beantwortet Anfragen, lässt Daten unverändert
  - **eigentliche Manipulationssprache:** Einfügen, löschen, ändern von Daten

# DDL und Schema/2

Beispiel eines Datenbankverzeichnisses (stark vereinfacht):

**Tabellen**

RelationName	NrOfColumns
Studenten	4
Vorlesungen	4
Module	5
Notenblätter	3
Voraussetzungen	2

**Spalten**

ColumnName	Data Type	BelongsToRelation
Name	Character(30)	Studenten
StudentNr	CHARACTER(4)	Studenten
Class	INTEGER(1)	Studenten
...	...	...

- PostgreSQL 9.2: 72 Objekte im Datenbankkatalog
- Oracle: über 1000 Objekte im Datenbankkatalog

# Anfragesprachen

- Sprache mit der Benutzer **Information aus der Datenbank holen**.
- **Kategorien** von Sprachen:
  - **Prozedural:** spezifiziert **wie** etwas gemacht wird; kann als Grundlage für die Anfrageoptimierung verwendet werden (weil das Vorgehen bzw. die Reihenfolge angegeben wird)
  - **Deklarativ:** spezifiziert **was** gemacht wird; nicht geeignet für die Anfrageoptimierung
- **Reine Sprachen:**
  - Relationale Algebra (prozedural)
  - Tupelkalkül (deklarativ)
  - Domänenkalkül (deklarativ)
- Reine Sprachen sind die Basis für Sprachen, die in der Praxis verwendet werden.

## Integrierte Übung 1.1

- Geben Sie Beispiele aus der realen Welt für prozedurale resp. deklarative Vorgehensweisen.

## Einordnung der Datenmodelle

- **Konzeptionelle Datenmodelle (high-level)**
  - Konzepte möglichst nahe an der Benutzersicht
  - keine Datenmanipulationssprache, da nur Schema beschrieben wird, keine Instanzen
  - Beispiele: Entity-Relationship-Modell, UML
- **Logische Datenmodelle**
  - konzentriert sich auf Darstellung der Instanzen
  - geeignet zur Implementierung der Datenbank
  - Beispiele: relationales Datenmodell
- **Physische Datenmodelle (low-level)**
  - Konzepte möglichst nahe an internen Datenstrukturen
  - abhängig von internem Design der Datenbank
  - systemspezifisch, in Handbuch beschrieben

## SQL

- Die **Standardsprache** von Datenbanksystemen ist SQL (Structured Query Language); "Intergalactic data speak" [Michael Stonebraker].
- SQL beinhaltet sowohl eine **DDL** als auch eine **DML**.
- SQL ist eine **deklarative Sprache** und wurde von IBM als praktische Anfragesprache zur relationalen Algebra vorgeschlagen.

## Logische Datenmodelle

- **Satzorientierte Datenmodelle:** Netzwerkmodell, hierarchisches Modell
  - hauptsächlich historische Bedeutung
  - interessant für Legacy-Systeme (z.B. hierarchisch: IMS von IBM, Netzwerk: UDS von Siemens)
- **Relationales Modell:**
  - speichert Daten in Tabellen
  - elegantes mathematisches Modell
  - deklarative Abfragesprachen
- **Objektorientiertes und objekt-relacionales Modell:**
  - Antwort auf Anwendungen mit komplexen Datentypen und Objektorientierung der Programmiersprachen
  - objektorientierte Datenbanken gibt es kaum noch, aber Aspekte leben in objekt-relationalen Datenbanken weiter (z.B. PostgreSQL)



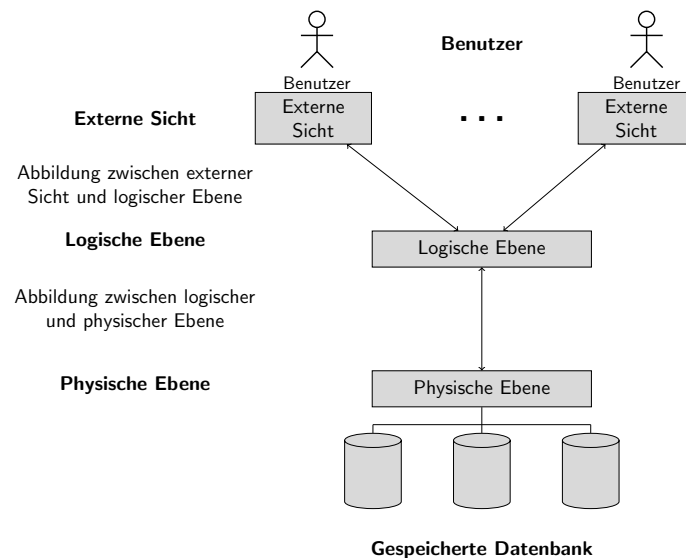
## Die ANSI/SPARC Drei-Ebenen Architektur/1

- Die **ANSI/SPARC Architektur** wurde vorgeschlagen um folgende Charakteristiken einer Datenbank zu unterstützen:
  - Datenunabhängigkeit
  - Unterschiedliche Sichten auf die Daten
- Definiert ein Datenbankschema auf **drei Ebenen**:
  - **Physische Ebene**: beschreibt die physischen Speicherstrukturen (z.B. Tabellen) und Zugriffspfade (z.B. Indizes).
    - Verwendet typischerweise ein physisches Datenmodell.
  - **Logische Ebene**: beschreibt die Strukturen und Integritätsbedingungen für die gesamte Datenbank und deren Benutzer
    - Verwendet ein konzeptionelles oder logisches Schema.
  - **Externe Sicht**: beschreibt unterschiedliche Sichten (views) auf die Datenbank.
    - Verwendet das gleiche Datenmodell wie die logische Ebene.

## Die ANSI/SPARC Drei-Ebenen Architektur/2

- **Abbildungen zwischen den verschiedenen Ebenen** sind notwendig um Anfragen und Daten transformieren zu können.
  - Anwendungen beziehen sich auf die externe Sicht und werden durch das Datenbanksystem auf die logische und physische Ebene abgebildet um ausgewertet zu werden.
  - Daten die aus der physischen/logischen Ebene kommen werden umformatiert, damit sie der externen Sicht des Benutzers entsprechen.

## Die ANSI/SPARC Drei-Ebenen Architektur/3



## Datenunabhängigkeit

- **Logische Datenunabhängigkeit**:
  - Die Möglichkeit das logische Schema zu ändern ohne die externen Sichten und zugehörigen Anwendungen ändern zu müssen.
  - Beispiel: Objekte und deren Eigenschaften umbenennen, neue Eigenschaften hinzufügen
- **Physische Datenunabhängigkeit**:
  - Die Möglichkeit die physische Ebene zu ändern, ohne die logische Ebene ändern zu müssen.
  - Beispiel: Speicherstruktur ändern oder neue Indices erstellen um die Effizienz zu verbessern.
- **Vorteile der Datenunabhängigkeit**:
  - nach der Änderung einer tieferen Ebene müssen nur die Beziehungen zwischen dieser und der darüberliegenden Ebene nachgeführt werden
  - die weiter darüberliegenden Ebenen werden nicht geändert
  - Anwendungsprogramme müssen nicht geändert werden, da sie auf die oberste Ebene zugreifen

## Datenbankbenutzer/1

Datenbank Benutzer haben unterschiedliche Aufgaben:

- Abfrage und Änderung des Datenbankinhaltes
- Entwurf der Datenbank
- Entwicklung und Unterhalt von Datenbankanwendungen

Wir unterscheiden:

- Endbenutzer
- Anwendungsprogrammierer
- Datenbankdesigner
- Datenbankadministratoren

## Datenbankbenutzer/2

- **Endbenutzer:** Verwenden die Datenbank für Anfragen, Berichte, und Änderungen.
- Endbenutzer können wie folgt kategorisiert werden:
  - **naive Benutzer:** umfasst den Grossteil der Endbenutzer
    - Verwenden genau definierte Funktionen in der Form von vorgefertigten Transaktionen auf der Datenbank
    - Beispiele: Bankomaten, Reservierungssysteme, Webformulare
  - **fortgeschrittene Benutzer:**
    - Analysten, Wissenschaftler und Ingenieure die vertraut mit den Fähigkeiten des Systems sind
    - Schreiben keine Programme, formulieren jedoch Anfragen anhand einer Anfragesprache

## Datenbankbenutzer/3

- **Anwendungsprogrammierer:** Betten die Anfragesprache in eine Programmiersprache ein und stellen Endbenutzern einfach zu bedienende Programme zur Verfügung, welche komplexe Anfragen bewältigen.
  - erstellen von Webanwendungen
  - erstellen von Anwendungssoftware mit Datenbankzugriff
- **Datenbankdesigner:**
  - Verantwortlich für den Inhalt, die Strukturen, die Integritätsbedingungen, die Funktionen und Transaktionen. Datenbankdesigner müssen mit Endbenutzern kommunizieren und deren Bedürfnisse kennen.
- **Datenbankadministratoren:**
  - Verantwortlich für die Autorisierung des Datenbankzugriffs, der Koordination und Überwachung der Benutzung, der Beschaffung von Soft- und Hardware, Backup, Kontrolle der Effizienz der Operationen

## Datenbankschema vs. Datenbankinstanz

- **Datenbankschema:**
  - Die Beschreibung einer Datenbank.
  - Beinhaltet die Beschreibung der Datenbankstruktur, der Datentypen, und der Integritätsbedingungen auf der Datenbank.
- Das Datenbankschema **ändert sich selten**.
- Das Datenbankschema wird auch als **intensionale Ebene** bezeichnet.

## Beispiele eines Datenbankschemas

### Studenten

Name	StudNr	Hauptfach
------	--------	-----------

### Vorlesungen

VorlesungsName	VorlesungsNr	ECTS	Institut
----------------	--------------	------	----------

### Voraussetzungen

VorlesungsNr	VoraussetzungsNr
--------------	------------------

### Module

ModulNr	VorlesungsNr	Semester	Jahr	Dozent
---------	--------------	----------	------	--------

### Notenblätter

StudNr	ModulNr	Note
--------	---------	------

## Datenbankinstanz

- **Datenbankinstanz:**
  - Daten die zu einem gegebenen Zeitpunkt in der Datenbank gespeichert sind
  - auch Datenbankausprägung, Datenbankzustand oder extensionale Ebene genannt
  - Der Begriff "Instanz" wird auch für einzelne Komponenten verwendet (Instanz eines Tupels, Instanz einer Tabelle)
- **Gültige Datenbankinstanz:** Eine Instanz die sämtliche Strukturen und Integritätsbedingungen erfüllt.
- Eine Datenbankinstanz ändert sich jedesmal wenn die Datenbank geändert wird.

## Beispiel einer Datenbankinstanz

### Vorlesungen

VorlesungsName	VorlesungsNr	ECTS	Institut
Intro to Computer Science	CS1310	4	CS
Data Structures	CS3320	4	CS
Discrete Mathematics	MATH2410	3	MATH
Databases	CS3360	3	CS

### Module

ModulNr	VorlesungsNr	Semester	Jahr	Dozent
85	MATH2410	Fall	04	King
92	CS1310	Fall	04	Anderson
102	CS3320	Spring	05	Knuth
112	MATH2410	Fall	05	Chang
119	CS1310	Fall	05	Anderson
135	CS3380	Fall	05	Stone

### Voraussetzungen

VorlesungsNr	VoraussetzungsNr
CS3380	CS3320
CS3380	MATH2410
CS3320	CS1310

### Notenblätter

StudNr	ModulNr	Note
17	112	B
17	119	C
8	85	A
8	92	A
8	102	B
8	135	A

## Zusammenfassung

- **Datenmodelle:** Modellierung der Miniwelt
  - DDL: Data Description Language
  - DML: Data Modification Language
- **Anfragesprachen** (Teil von DML):
  - prozedural / deklarativ
  - reine Sprachen / praktische Sprachen
- **SQL** ist Standardsprache: DDL und DML
- **Drei-Ebenen Architektur**
  - externe, logische und interne Ebene