Datenbanken Einführung

Prof. Dr. Ludger Martin

Gliederung

- Einführung
- Erste Definitionen
- Datenbank-Generationen
- Relationale Datenbanken
- Objektrelationale Datenbanken
- NoSQL Datenbanken
- Aufbau von relationalen Datenbanken und DB-Systemen

Einführung

Datenbanken sind:

- Entstanden in 60er Jahren
- Hilfsmittel zur effizienten, rechnergestützten
 Organisation, Speicherung, Manipulation, Integration
 und Verwaltung großer Datensammlungen
- Vom Anwendungsprogramm unabhängiges Betriebsmittel

Einführung

Funktionen von Datenbanken:

- Speicherung und Verwaltung großer Datenbestände
- Dauerhaft
- Frei von Redundanzen
- Plausibilitäts- und Konsistenzbedingungen
- Zugriffsschutz
- Anfragen an Daten
- Aktualisierungen von Daten

Einführung

Forderungen an Datenbanken:

- Effizienter und schneller Zugriff
- Gleichzeitiger Zugriff vieler Benutzer
- Netzwerkzugriff
- Zugriff auf mehrere Datenbanken (Schemen)

Erste Definitionen

- Ziel: Abhängigkeit zwischen Daten und darauf operierenden Programmen aufzuheben bzw. einzuschränken
 - Ein Datenbanksystem (DBS) besteht aus einer Software, dem Datenbankmanagementsystem (DBMS) und einer Anzahl von Datenbanken (DB)
 - DBMS wird (zumindest teilweise) im Hauptspeicher gehalten und steht unter Kontrolle des Betriebssystems
 - Daten in der Datenbank werden (aufgrund der Größe) im Sekundärspeicher abgelegt
 - DBMS ist Schnittstelle zwischen Benutzer und Daten; komfortabler, effizienter Zugriff, zentralistische Kontrolle

Datenbank-Generationen

Filesysteme auf Band

- ★ 50er Jahre
- Programmgesteuerte Verarbeitung von Daten
- Lochkarten oder Magnetbänder als Speicher
- Ausschließlich sequentieller Zugriff

Datenbank-Generationen

Filesysteme auf Platte

- ★ 60er Jahre
- Batch und Dialogverarbeitung
- Wahlfreier- und Mehrfachzugriff auf Dateisystem
- Dateisystem als Vorstufe von DB-System
- ★ Ein Programm benötigt Struktur von Daten, um sie lesen oder schreiben zu können
 - Hohe Redundanz, mehrfache Kopien bei Mehrfachzugriff
 - Inkonsistenz von Änderungen eines Programms
 - Unflexible/aufwendige Programmwartung, bei Änderungen müssen alle Programme angepasst werden
 - Datenschutzprobleme, es kann nicht kontrolliert werden, wer auf Daten zugreift

Datenbank-Generationen

Netzwerk- und hierarchische Datenbanken

- ★ 70er Jahre
- Erste echten Datenbanken
- Unterscheidung von logischen und physischen Daten
- Verwaltung von Daten (DBMS)
- Datenmodelle aus Bäumen oder aus Graphen
 - Knoten Record-Typen
 - Kanten Beziehungen

Relationale Datenbanken

- 80er Jahre
- Klarere Unterscheidung zu physischen und logischen Datenmodell
- In Grundzügen bis heute erhalten (de-facto-Standard)
- Einfaches konzeptionelles Modell (Relationen bzw. Tabellen)
- Physische Speicherung nach außen unsichtbar, Benutzer muss sich nicht darum kümmern
- Abfrage durch Structured Query Language

Relationale Datenbanken

Daten werden in Tabellen gespeichert

buch

invnr	autor	titel	verlag	jahr
027-2408	Jones	Algorithms	PH	2003
188-2887	Jameson	Web Design	JO	2006

entleihen

invnr	<u>lesernr</u>	datum
027-2408	428456	2006-09-30



leser

lesernr	name	telefon
428456	Andrews	07-8446524

- ★ Beziehungen zwischen Tabellen
- ★ Operationen zum Zugriff auf Tabellen

Relationale Datenbanken

- Relationale Datenbanken (Teil 3)
 - ★ Vorteile:
 - Redundanzfreie Einmalspeicherung
 - Mehrbenutzerzugriff
 - Einfach strukturierte Datenobjekte (record-orientiert)
 - Einfache Datentypen (identisch zu höheren Programmiersprachen)
 - Kurze, wiederkehrende Auftragsarten (Anfragen oder Updates)
 - Hohe Transaktionsraten
 - → In dieser Vorlesung betrachtet

Objektrelationale Datenbanken

- 90er Jahre
- Um objektorientierte Konzepte erweiterte relationale Datenbanksysteme
- Objekte bestehen aus Struktur und Verhalten
- Jedes Objekt hat ein künstliches identifizierendes Merkmal (Objektidentifikator)
- Speicherung von Objekten und nicht nur von Records
- Abfrage durch Object Query Language

Objektrelationale Datenbanken

- Komplexere Datentypen (picture, audio, video, ...)
- Neue Datentypen können erzeugt oder eingefügt werden
- Lange andauernde Transaktionen
 - → andere Mehrbenutzermechanismen
- Haben sich nicht durchgesetzt, da relationale DB viel mächtiger waren.
- Persistenz-Frameworks ermöglichen die automatische Abbildung von Objekten in relationalen Datenbanken

- Ab1998
- Haben keine SQL-Schnittstelle
- Sind mit dem Internet gewachsen.
- Für sehr große Datenmengen (z.B. mehrere Petabyte)
- SQL-Datenbanken legen Wert auf Integrität und Transaktionen und haben dadurch Schwierigkeiten mit sehr großen Datenmengen.

- Eigenschaften von NoSQL Datenbanken
 - Datenbankmodell ist nicht relational.
 - Der Fokus liegt auf verteilte und horizontale Skalierbarkeit.
 - Haben schwache oder keine Schemarestriktionen.
 - Datenreplikation ist einfach.
 - Einfacher Zugriff über ein bereitgestelltes API.

Key-Value Stores

- Weisen einen Wert einem Schlüssel zu.
- * Ähnlich zu einem assoziativen Array.
- ★ Sind schemalos und erlauben keine Struktur, Verschachtelung oder Referenzen.
- ★ Einfache API (z.B. sessionStorage bzw. localStorage im Browser)
 - getItem(string key) Wert holen
 - setItem(string key, string value) Wert schreiben

- Key-Value Stores (Fortsetzung)
 - Sind performant und leicht zu partitionieren.
 - Sind flexibel in den Typen von Werten.
 - ★ Das fehlen eines Schemas verursacht oft ein Durcheinander im Datenmanangement.
 - ★ Eine DB ist ein Key-Value Store, wenn:
 - Werte durch Schlüssel identifiziert werden.
 - Für jeden Schlüssel existiert genau ein Wert.
 - Bei Angabe eines Schlüssel kann der dazugehörige Wert abgefragt werden.

Document Stores

- Sind schemalos unterstützen keine referentielle Integrität.
- ★ Aber erlauben Strukturierung von Daten.
- ★ Sind ähnlich zu Key-Value Stores, zu jeder Document-ID
 (id) kann ein Datensatz (Document) gespeichert werden.
- Jedes Dokument kann eine eigene interne Struktur (z.B. JSON) haben.
- ★ Jedes Dokument hat eine Version (rev).
- Dokumente sind nicht miteinander verknüpft.

- Document Stores (Fortsetzung)
 - Geeignet für horizontale Skalierung
 - Jede Anfrage bekommt das Dokument mit der größten Versionsnummer.
 - Eventual Consistency
 - Konsistenz erst nach einer gewissen Zeit erreicht.
 - ★ Implementierungen: MongoDB, CouchDB, ...

- XML-Datenbanken
 - XML Version 1.0 und 1.1
 - XML-Daten sind selbstbeschreibend (Daten mit Attributnamen).
 - Document Type Definition
 - XML Schema
 - XML-Dokumente sind hierarchische Daten (Baum).
 - ★ XML-Daten können vom System interpretiert werden.
 - ★ XML-Dokumente sind beliebig tief strukturiert.

- XML-Datenbanken (Fortsetzung)
 - Eigene Abfragesprachen
 - XPath lokalisieren von Teilen in einem Quelldokument ausgehend von einem current node

```
Beispiel: descendant::vorname/text()
```

- XQuery Erweiterung von XPath
- ★ Implementierungen: BaseX, Oracle Berkeley DB XML, ...

- Daten einmal und dauerhaft gespeichert (frei von Redundanzen, über Programmende hinaus).
- Verwaltung der Datenbank obliegt einer zentralen Kontrollinstanz (Veränderungen und Aktualisierungen ohne Inkonsistenzen).
- Alle Benutzer/Programme können zeitgleich auf gleiche Daten zugreifen (mit Zugriffskontrolle und Sicherungskopien).
- ◆ Unterschiedliche logische Sichten für einzelne Benutzer auf Daten → Datenunabhängigkeit

Datenmodell

- Konzepte für Struktur einer Datenbank
- Datentypen, Beziehungen und Bedingungen
- ★ Menge von Operatoren (für Anfragen und Updates)
- High-level bzw. konzeptionelle Modelle:
 Abstraktionskonzepte nahe am Benutzer
- Low-level bzw. physikalische Modelle: Beschreibung wie Daten im Rechner gespeichert werden

- Beschreibung einer Datenbank wird Datenbankschema genannt.
- Ein Schema wird während der Lebenszeit einer Datenbank nur selten geändert.
- Ein Schema beschreibt Objekte bzw. Entitäten einer Anwendung über die Daten gespeichert werden sollen
 - Mit Eigenschaften
 - Mit Bedingungen
 - Mit Beziehungen

- DBMS kommuniziert mit Außenwelt mit Schnittstellen bzw.
 Sprachschnittstellen.
- Die Sprachen sind:
 - ⋆ Data Definition Language (DDL)
 - ⋆ Data Manipulation Language (DML)
 - Data Administration Language (DAL)
 - Meist vereint in SQL
 - Anfragen (Queries)
 - Veränderungen (Einfügen, Ändern, Löschen Updates)
- Für DML gibt es meist eine Schnittstelle zu einer höheren Programmiersprache.

- DML Sprachen sind meist einfacher und haben i.d.R. keine Kontrollstrukturen (Schleifen usw.).
- Beispiele:
 - ★ Zeige die Titel aller Bücher von Autor Jones.
 SELECT titel FROM buch WHERE autor='Jones';
 - ★ Zeige eine Liste aller Verlage, von denen Bücher vorhanden sind. SELECT verlag FROM buch;
- Mit Benutzerrechten kann geregelt werden, welche Sprachteile (DDL, DML oder DAL) und Tabellen genutzt werden dürfen.

Schritte bei einer SQL-Ausführung eines DBMS

SELECT titel FROM buch WHERE autor='Jones'

- 1. Überprüfung der Syntax.
- 2. Feststellen, ob Tabelle in DB definiert ist und ob Benutzer Informationen lesen darf.
- 3. Welche Operationen müssen intern zur Beantwortung ausgeführt werden.
- 4. Erstellung eines (effizienten) Programms zur Berechnung der Antwort.
- 5. Holen der Tabelle aus der Datenbank.
- 6. Aufbereiten der Tabelle zwecks Ausgabe.
- 7. Sicherstellen, dass Tabelle nicht zeitgleich durch anderes Programm verändert werden kann.

Literatur

- Vossen, Gottfried: Datenmodelle, Datenbank-sprachen und Datenbankmanagementsysteme, 5. Auflage, Oldenburg Wissenschaftsverlag, 2008
- Kudraß, Thomas: Taschenbuch Datenbanken, Hanser, 2007
- Meier, Andreas und Michael Kaufmann: SQL & NoSQL Databases, Springer 2019
- M. Heiderich, C. Mattheis, J. Dahse und fukami: Sichere Webanwendungen, Galileo Press, 2009
- Oracle: MySQL 8.0 Reference, https://dev.mysql.com/doc/refman/8.0/en/