

IT Systems Engineering | Universität Potsdam

Datenbanksysteme I

Historie, Begriffe und Architektur

3.5.2010 Felix Naumann

Überblick



2

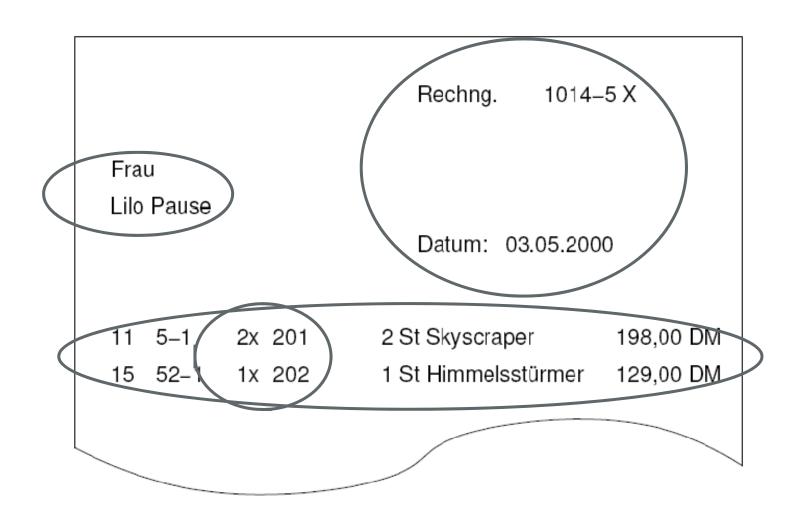
- Motivation
- Historie
- Architektur
- Datenunabhängigkeit
- Einsatzgebiete
- Ausblick



Folien basierend z.T. auf Foliensatz Prof. Sattler, TU Ilmenau



Beispiel: Rechnung



3



Daten in Tabellenform

- **Kundentabelle** speichert relevante Informationen des Kunden (Namen, Kontostand, Adresse etc.).
 - Kunde wird über die Kundennummer identifiziert.
- **Produkttabelle** mit Informationen zu Produktnamen, Lagerort (die ersten beiden Angaben auf der Rechnung), Preis, vorhandener Lagerbestand (nicht auf der Rechnung).
 - Identifikation erfolgt durch eine Produktnummer.
- Weitere Tabelle enthält Rechnungs- und Lieferungsdaten einzelner Rechnungen.
- Zur Vereinfachung werden Rechnungspositionen in einer separaten Tabelle gespeichert.



Beispiel – Tabellen

_

KUNDE	Knr	Vornai	me N	lame	•		
	103	Lilo	F	ause)		
RECHNUNG	RNr	Datur	n	Ku	nde	St	atus
	1014	03.05	.2000	103	3	ge	liefert
DROBUKT	DNr	Pozoic	hnune		Droi	^	Ţ
PRODUKT	PNr	Bezeichnung			Prei	S	
	201	Skyscraper			99.0	99.00	
	202	Himmelsstürmer		ner	129.00		
Position	RNr	PNr	Anza	hl			
POSITION	IZINI	FINI	Aliza	111			
	1014	201	2				

202 1

1014



Ohne Datenbanken: Datenredundanz

- Basis- oder Anwendungssoftware verwaltet ihre eigenen Daten in ihren eigenen (Datei-)Formaten
 - Textverarbeitung: Texte, Artikel und Adressen
 - Buchhaltung: Artikel, Adressen
 - Lagerverwaltung: Artikel, Aufträge
 - Auftragsverwaltung: Aufträge, Artikel, Adressen
 - CAD-System: Artikel, Technische Bausteine
- Daten sind redundant (mehrfach gespeichert)
 - Verschwendung von Speicherplatz
 - "Vergessen" von Änderungen
 - Inkonsistente Änderungen
 - keine zentrale, "genormte" Datenhaltung



Ohne Datenbanken: Keine Effizienz

- Andere Software-Systeme können große Mengen von Daten nicht effizient verarbeiten.
- Mehrere Benutzer oder Anwendungen können nicht parallel auf den gleichen Daten arbeiten, ohne sich zu stören.
- Anwendungsprogrammierer / Benutzer können Anwendungen nicht programmieren / benutzen, ohne...
 - ...interne Darstellung der Daten und
 - Speichermedien oder Rechner...
- ...zu kennen (Datenunabhängigkeit nicht gewährleistet).
- Datenschutz und Datensicherheit sind nicht gewährleistet.

8

Mit Datenbanken: Effizienz und Sicherheit



Die gesamte Basis- und Anwendungssoftware arbeitet auf denselben Daten (z.B. Adressen und Artikel werden nur einmal gespeichert).

- Datenbanksysteme können große Datenmengen effizient verwalten (Anfragesprachen, Optimierung, interne Ebene).
- Benutzer können parallel auf Datenbanken arbeiten (Transaktionskonzept).
- Datenunabhängigkeit durch 3-Schichten-Konzept
- Datenschutz (kein unbefugter Zugriff) und Datensicherheit (kein ungewollter Datenverlust) werden vom System gewährleistet.

Überblick



9

- Motivation
- Historie
- Architektur
- Datenunabhängigkeit
- Einsatzgebiete
- Ausblick



10

Datensammlungen... und Speichertechnologie

- Herman Hollerith: "punch card tabulating machine"
- Firmen Vorläufer der IBM
 - Tabulating Machine Corp 1896
 - Computing-Tabulating-Recording Company (C-T-R) 1911
- International Business Machines Corporation (IBM) 1924







Quelle: Prof. Freytag, Ringvorlesung 2005



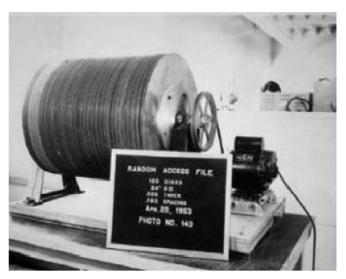
Historie – Plattentechnologie

- Erste Platte: RAMAC 350 der IBM 1955/56
 - "Random Access Method of Accounting and Control"
 - Entwickelt in San Jose, CA als sog. "bootleg"Projekt
 - Reynold B. Johnson (1906-1998): Technischer Leiter









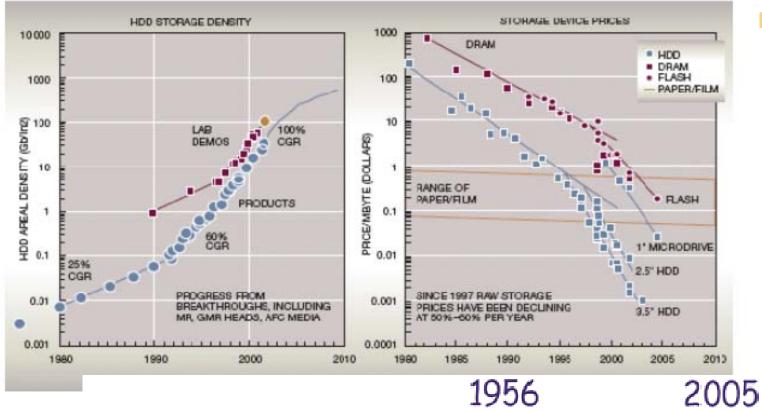
Bilder des Magnetic Disk Heritage Centers, Santa Clara, CA

Leistungsvergleich

12



• HDD Dichte: Verdopplung alle 18 Monate (Moore's Law)



Cost per megabyte
Areal density
Access time

\$10,000	\$0.001		
1000 bits/in²	80 <i>G</i> B/in ²		
1 sec.	4 msec.		

Quelle: Prof. Freytag, Ringvorlesung 2005

Quelle: Don Chamberlin, 2005



Entwicklungslinien (Überblick)

- 60er: DBS basierend auf hierarchischem Modell, Netzwerkmodell
 - Zeigerstrukturen zwischen Daten
 - Schwache Trennung interne / konzeptuelle Ebene
 - Navigierende DML
 - Trennung DML / Programmiersprache
- 70er und 80er: Relationale Datenbanksysteme
 - Daten in Tabellenstrukturen
 - □ 3-Ebenen-Konzept
 - Deklarative DML
 - Trennung DML / Programmiersprache
- 80er und 90er
 - Immer größer
 - Immer kleiner
 - Objektorientierte DBs
- Heute
 - Spezialisierung auf neue Daten-Arten



Historie – Datenbanksysteme

- Anfang 60er Jahre
 - elementare Dateien
 - anwendungsspezifische Datenorganisation (geräteabhängig, redundant, inkonsistent)
 - Integrated Data Store (IDS) von General Electric
- Ende 60er Jahre
 - Dateiverwaltungssysteme (SAM, ISAM)
 - mit Dienstprogrammen (Sortieren) (geräteunabhängig, aber redundant und inkonsistent)
 - □ IBM: Information Management System (IMS)
 - ♦ Noch heute auf Mainframes im Einsatz
 - ♦ > 1.000.000.000 \$ Umsatz



Historie – Datenbanksysteme

Einsatzgebiete damals (und heute)

- Viele kleine Datensätze, viele Anfragen und Updates (OLTP)
- Flugbuchungssysteme
 - Reservierungen (Sitz, Mahlzeit, ...)
 - □ Flüge (Start, Ziel, Flugzeug, ...)
 - □ Tickets (Preise, Verfügbarkeit, ...)
 - Besonders wichtig: Simultaner Zugriff
- Banksysteme
 - Kunden, Konten, Kredite
 - Besonders wichtig: Konsistenz (z.B. Geldausgabe am Automaten)
- Warenwirtschaftssystem
 - Buchführung, Personalwesen, Steuern



Historie von Relationalen DBMS

- 70er: Datenbanksysteme (Geräte- und Datenunabhängigkeit, redundanzfrei, konsistent)
- 1970: Ted Codd (IBM)
 - Relationenmodell als konzeptionelle Grundlage relationaler DBS
- 1974: System R (IBM)
 - erster Prototyp eines RDBMS
 - □ ca. 80.000 LOC (PL/1, PL/S, Assembler), ca. 1,2 MB Codegröße
 - Anfragesprache SEQUEL
 - erste Installation 1977
- 1975: University of California at Berkeley (UCB)
 - Ingres
 - Anfragesprache QUEL
 - Vorgänger von Postgres, Sybase, . . .
- 1979: Oracle Version 2





Entwicklungslinien 80er und 90er

- Immer kleinere Systeme
 - DBMS auch auf kleinen Rechnern
 - Oft schon teil der Standardinstallation
- Immer größere Systeme
 - Gigabyte, Terabyte
 - □ Große, komplexe (Multimedia-) Objekte
 - Speicherung nicht nur im RAM, sondern auch auf Disk
 - Tertiäre Speicher (Magnetbänder, DVDs)
 - Verteilung und Parallelität
- Objektorientierte Datenbanksysteme
 - Daten in komplexeren Objektstrukturen (Trennung Objekt und seine Daten)
 - Deklarative oder navigierende DML
 - Oft integrierte Datenbankprogrammiersprache
 - Oft keine vollständige Ebenentrennung



Entwicklungslinien Heute

Unterstützung für spezielle Anwendungen

- Multimediadatenbanken
 - Multimediale Objekte (Bilder, Audio, Video)
- XML-Datenbanken
 - Semistrukturierte Daten (XML-Dokumente)
- Verteilte Datenbanken
 - Daten auf verschiedene Rechnerknoten
- Föderierte Datenbanken, Multidatenbanken, Mediatoren
 - Integration von Daten aus heterogenen Quellen (Datenbanken, Dateien, Web-Quellen)
 - Informationsintegration
- Mobile Datenbanken
 - Datenverwaltung auf Kleinstgeräten (PDA, Handy, . . .)
- Search!

Weitere Themen



- Datenbankforschung und -entwicklung
 - Information Retrieval
 - Deduktive Datenbanken
 - **Data Warehouses**
 - Spatial and temporal databases
 - **Data Mining**
 - Datenströme
 - □ P2P
- Mehr dazu im Juli

22

HPI Hasso Plattnei Institut

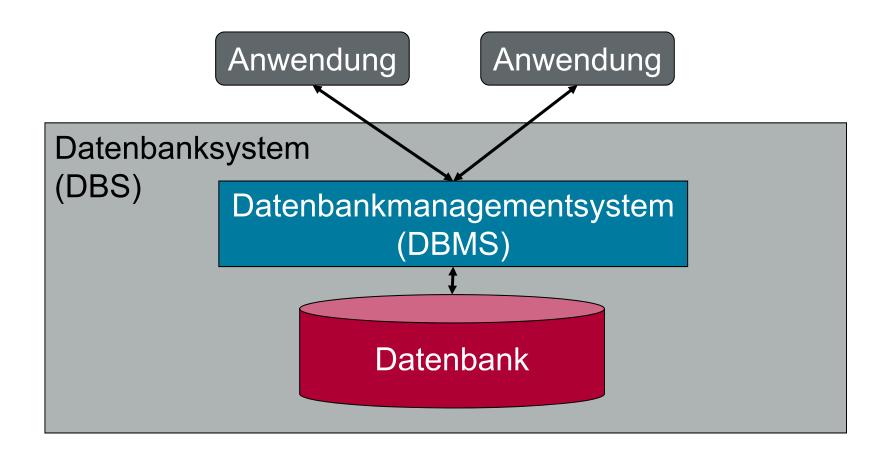
Überblick

- Motivation
- Historie
- Architektur
- Datenunabhängigkeit
- Einsatzgebiete
- Ausblick



Grundbausteine





24

Anforderungen an DBMS nach Codd 1982



- Integration
 - einheitliche, nichtredundante Datenverwaltung
- Operationen
 - Definieren, Speichern, Abfragen, Ändern
 - Deklarativ
- Katalog
 - Zugriffe auf Datenbankbeschreibungen im Data Dictionary (Metadaten)
- Benutzersichten
 - Verschiedene Anwendungen, Zugriffskontrolle, Umstrukturierung
- Integritätssicherung
 - Korrektheit und Konsistenz des Datenbankinhalts

25

Anforderungen an DBMS nach Codd 1982

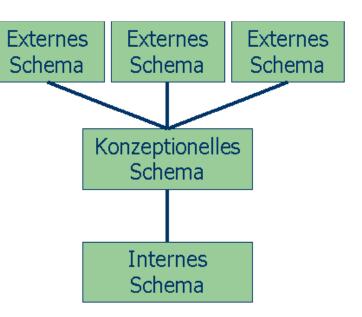


- Datenschutz
 - Ausschluss nicht-autorisierter Zugriffe
- Transaktionen
 - mehrere DB-Operationen als Funktionseinheit
- Synchronisation
 - parallele Transaktionen koordinieren
- Datensicherung
 - Wiederherstellung von Daten nach Systemfehlern
 - Persistenz
 - Große Datenmengen, Effizienz



Schichtenmodell für Schemata

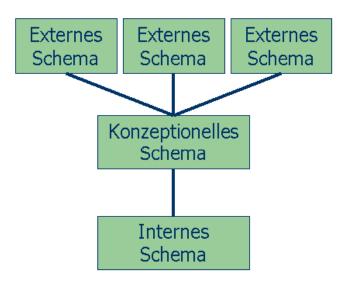
- Interne (physische) Schicht
 - Speichermedium (Tape, Festplatte)
 - Speicherort (Zylinder, Block)
- Konzeptionelle (logische) Schicht
 - Unabhängig von physischer Schicht
 - Definiert durch Datenmodell
 - Stabiler Bezugspunkt für interne und externe Schichten
- Externe (logische) Schicht
 - Anwendungsprogramme
 - Nur auf die relevanten Daten
 - Enthält Aggregationen und Transformationen



Schichtenmodell - Objekte



- Interne (physische) Schicht
 - Dateien
- Konzeptionelle (logische) Schicht
 - □ Schema
 - Relationen, Attribute, Typen,
 Integritätsbedingungen
- Externe (logische) Schicht
 - "Views" (Sichten)
 - Anwendungen



Systemarchitekturen



- Beschreibung der Komponenten eines Datenbanksystems
- Standardisierung der Schnittstellen zwischen Komponenten
- Architekturvorschläge
 - □ ANSI-SPARC-Architektur
 - ♦ Drei-Ebenen-Architektur
 - Fünf-Schichten-Architektur
 - beschreibt Transformationskomponenten im Detail
 - in weiterführenden Büchern und Vorlesungen





ANSI: American National Standards Institute

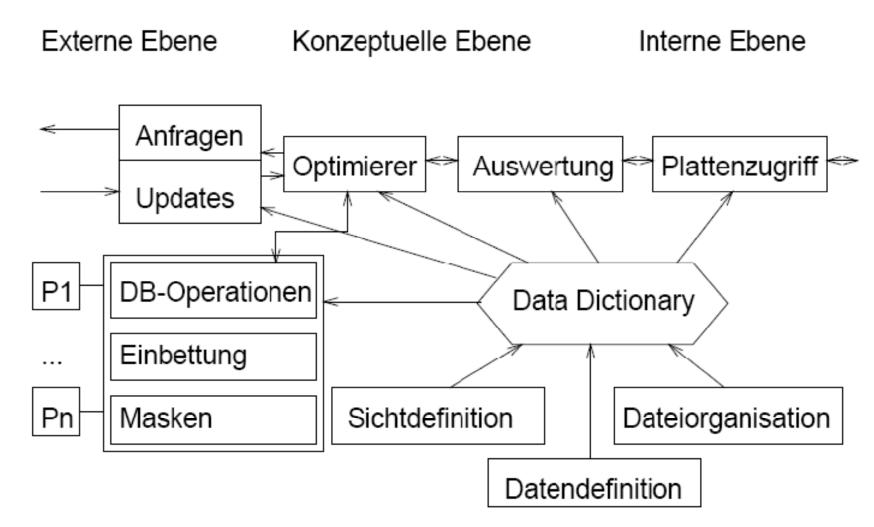
SPARC: Standards Planning and Requirement Committee

Vorschlag von 1978

- 3-Schichten-Architektur verfeinert
 - Interne Ebene / Betriebssystem verfeinert
 - Mehrere Interaktive und Programmier-Komponenten
 - Schnittstellen bezeichnet und normiert

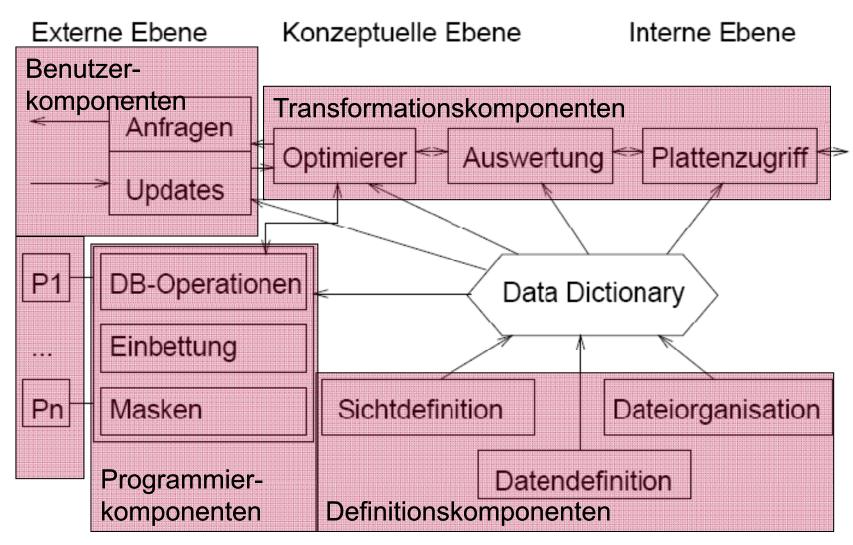


ANSI-SPARC-Architektur





ANSI-SPARC-Architektur



Felix Naumann | Datenbanksysteme I | Sommer 2010



ANSI-SPARC-Komponenten

- Definitionskomponenten
 - DDL, Sichten, Dateiorganisation, Indizes
- Programmierkomponenten
 - Entwicklungsumgebung und Programmiersprache
 - Integration von DB-Operationen
- Benutzerkomponenten
 - Anfrageinterface für Experten
 - DB-Anwendungen für Laien
- Transformationskomponenten
 - Anfrageausführung und Darstellung der Ergebnisse
- Data Dictionary
 - Metadaten (in relationalen Systemtabellen)

33

HPI Hasso Plattner Institut

Überblick

- Motivation
- Historie
- Architektur
- Datenunabhängigkeit
- Einsatzgebiete
- Ausblick





Datenunabhängigkeit

Entkopplung von Benutzer- und Implementierungssicht

- Trennung von Modellierungssicht und interner Speicherung
- Portierbarkeit
- Tuning vereinfachen
- Standardisierte Schnittstellen
- Stabilität der Benutzerschnittstelle gegen Änderungen

Datenunabhängigkeit



Physische Datenunabhängigkeit

- Auch: Implementierungsunabhängigkeit
- Änderungen der Dateiorganisationen und Zugriffspfade haben keinen Einfluss auf das konzeptuelle Schema.

Logische Datenunabhängigkeit

- Auch: Anwendungsunabhängigkeit
- Änderungen am konzeptuellen und gewissen externen Schemata haben keine Auswirkungen auf andere externe Schemata und Anwendungsprogramme.



3-Schichten am Beispiel

Konzeptionelle Sicht Produkt

Prodld	Bezeichnung	Preis	HerstId → Hersteller.HerstId
201	Skyscraper	99.0	901
203	Rainbow Hopper	45.0	902
205	2Hi4U	129.0	902

Hersteller	Herstld	LName
	901	Flattermann GmbH
	902	Dragon.com

Externe Sicht

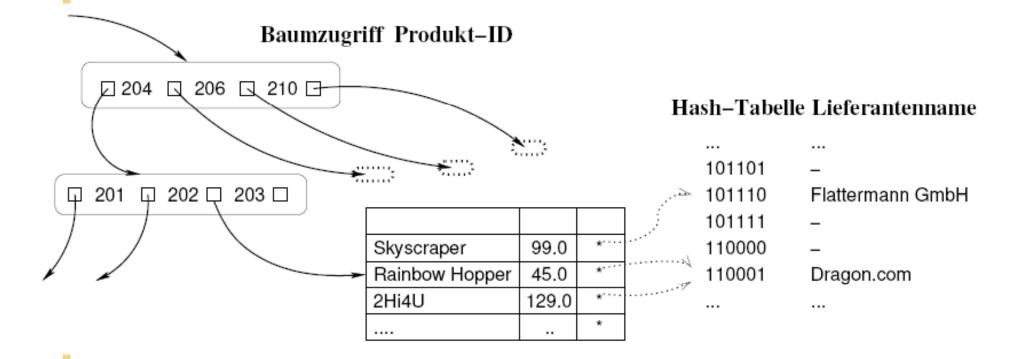
ProdId	Bezeichnung Preis LNar		LName
201	Skyscraper	99.0	Flattermann GmbH
203	Rainbow Hopper	45.0	Dragon.com
205	2Hi4U	129.0	Dragon.com



3-Schichten am Beispiel

31

Interne Sicht



38

Überblick



- Motivation
 - Historie
 - Architektur
 - Datenunabhängigkeit
 - Einsatzgebiete
 - Ausblick





Aktuelle DBMS (state of the art)

- Drei-Ebenen-Architektur nach ANSI-SPARC
- Einheitliche Datenbanksprache
 - SQL: Structured Query Language
- Einbettung dieser Sprache in kommerzielle Programmiersprachen
 - Embedded SQL, Dynamic SQL
 - □ JDBC, ODBC, SQLJ
- Diverse Werkzeuge für die Definition, Anfrage und Darstellung von Daten und den Entwurf von Datenbank-Anwendungsprogrammen und der Benutzer-Interaktion
- Kontrollierter Mehrbenutzerbetrieb, Zugriffskontrolle und Datensicherheitsmechanismen

40



Datenbankgrößen

Sloan Digital Sky Survey

40 TB

Himmelsdaten (Bilder und Objektinformationen); bis 2004

WalMart Data Warehouse

24 TB

Produktinfos (Verkäufe etc.) von 2.900 Märkten;

□ 50.000 Anfragen/Woche

US Library of Congress

10-20 TB

nicht digitalisiert

■ Indexierbares WWW (1999)

6 TB

□ ca. 800 Mill. Dokumente

Microsofts TerraServer

3,5 TB

unkomprimierte Bilder/Karten (komprimiert: ca. 1 TB);

□ 174 Mill. Tupel

2005 TopTen Award Winners

Winter Corporation recognizes these organizations and their vendors for their achievements in the 2005 TopTen Program.

Datenbank

List of all the winners

Frequently Asked Questions

Pick a TopTen Award Category:

Metric: Norm. Data Volume 💌

Platform: All Environments V

Usage: DW 🔻

Centralized/Cluster Oracle

EMC

Display

Norm. Data Volume, All Environments, DW * Norm. Data DBMS System Storage Architecture Company/Organization Volume DBMS Platform Vendor Vendor Vendor (GB) AT&T 330,644 Daytona UNIX Federated/SMP HP HΡ AT&T AT&T 93,468 Daytona UNIX Federated/SMP AT&T Sun Sun 28,184 Oracle RAC Centralized/Cluster Oracle HP HΡ Amazon.com Linux Nielsen Media Research 17,969 Sybase IQ UNIX Centralized/SMP Sybase Sun EMC. Fujitsu UNIX Yahoo! 17,014 Oracle Centralized/SMP Oracle EMC Siemens Amazon.com 14.849 Oracle RAC Linux Centralized/Cluster Oracle HP HΡ UBS AG 14,177 Oracle UNIX Centralized/SMP Oracle Sun EMC China Telecom Corporation Co., Ltd. 13,241 Sybase IQ UNIX Centralized/SMP Sybase Sun Sun GuangZhou Research Institute USDA 11,876 SQL Server Windows Centralized/SMP Microsoft EMC Reliance Infocomm Ltd 11,500 Oracle UNIX Centralized/SMP EMC Oracle Sun 10,345 Oracle RAC UNIX

Normalized Data Volume estimates of the total volume of data managed by the DBMS in GB.

http://www.wintercorp.com/VLDB/2005_TopTen_Survey/TopTenWinners_2005.asp

41

Cellcom

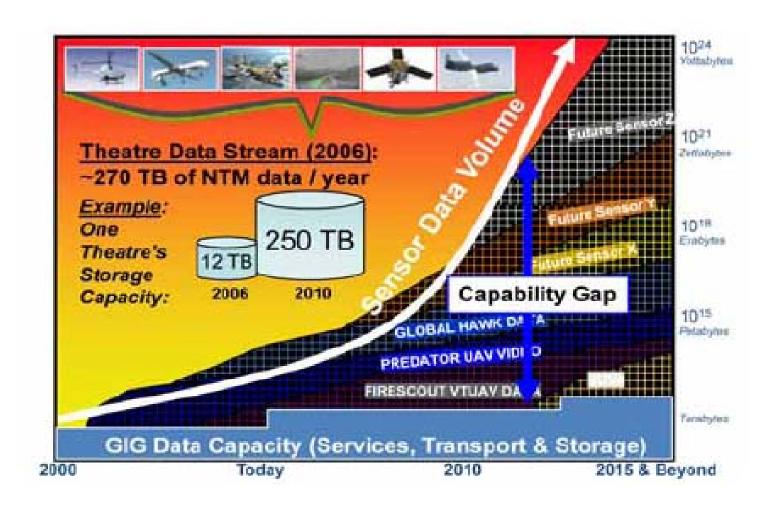
Military Grapples With Information Overload (InformationWeek, July 9, 2009)



- "As the sensors associated with the various surveillance missions improve, the data volumes are increasing with a projection that sensor data volume could potentially increase to the level of Yottabytes (10^24 Bytes) by 2015," the report says.
 - Referring to Data Analysis Challenges, JSR-08-142, JASON,
 The MITRE Corp, 12/08
- Using 1TB drives, this would require 1 trillion (10^12) drives!

Military Projection of Sensor Data Volume (later refuted)







Datenbankgrößen

- SAP R/3-Installation der Deutschen Telekom AG (1998)
 - Financial Accounting: Rechnungen, Zahlungsaufforderungen, Lastschriften, Mahnungen etc.
- 15 SAP R/3-Systeme; jedes
 - verarbeitet 200.000 Rechnungen, 12.000 Mahnungen, 10.000
 Änderungen von Kundendaten pro Tag
 - bis zu jeweils 1000 Nutzer gleichzeitig
 - □ über 13.000 Datenbanktabellen
- Hardware: 51 Unix Enterprise Server, 34 EMC-Speichersysteme (30 TB), 68 Magnetbandsysteme für Backup (Backup in 2h)

Überblick



45

- Motivation
- Historie
- Architektur
- Datenunabhängigkeit
- Einsatzgebiete
- Ausblick





Datenbank – die großen Themen

- Datenbankdesign
 - Wie entwickelt man eine nützliche DB?
 - Was wird darin gespeichert?
 - Wie sind die Informationen strukturiert und miteinander verbunden?
- Datenbankprogrammierung
 - Wie drückt man Anfragen und Updates aus?
 - Wie verwendet man andere DBMS F\u00e4higkeiten (Transaktionen, ...)
 - Wie kombiniert man DBs mit herkömmlicher Programmierung
- Implementierung von Datenbanksystemen
 - Wie entwickelt man ein DBMS (im Gegensatz zu einer DB)?
 - Wie macht man Operationen effizient?

≻DBS I