

IT Systems Engineering | Universität Potsdam

Informationsintegration
Materialisierte vs.
Virtuelle Integration

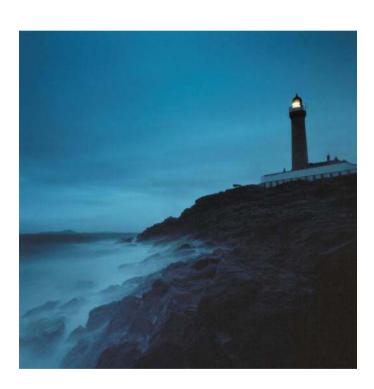
15.5.2008 Felix Naumann

Überblick



2

- Szenarien der Informationsintegration
 - Data Warehouse
 - Föderierte Datenbanken
- Einführung
- Materialisiert
 - Data Warehouse
- Virtuell
 - Mediator-Wrapper System
- Vergleich
 - Flexibilität
 - Antwortzeiten
 - Aktualität
 - etc.





Real-life Informationsintegration

Überblick: Zwei wesentliche Modelle

- Data Warehouses
 - Materialisierte Integration
 - □ Am Beispiel Buchhändler (Folien von Prof. Leser)
- Föderierte Datenbanken
 - Virtuelle Integration
 - Am Beispiel einer Life Sciences DB (DiscoveryLink)
 - Weitere Beispiele

Data Warehouse



4

- Eine oder mehrere (ähnliche) Datenbanken mit Bücherverkaufsinformationen
- Daten werden oft aktualisiert
 - Jede Bestellung einzeln
 - Katalog Updates täglich
- Management benötigt Entscheidungshilfen (decision support)
- Komplexe Anfragen



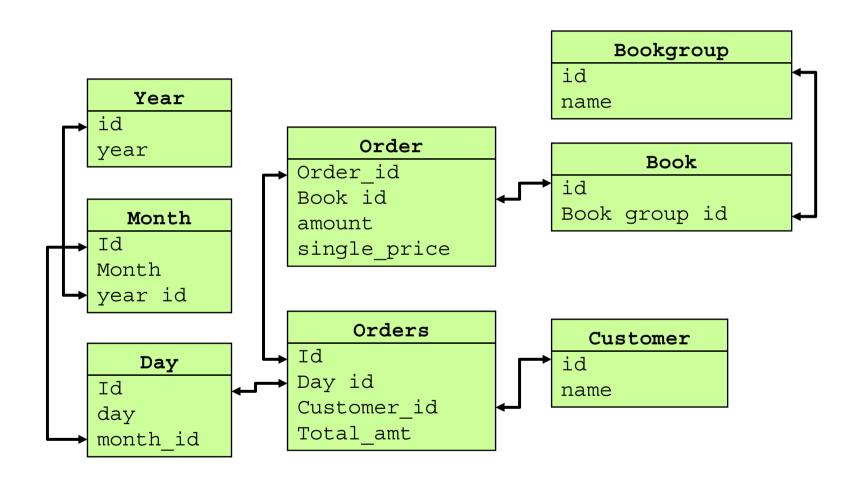
Bücher im Internet bestellen



Felix Naumann | VL Informationsintegration | SS 2008



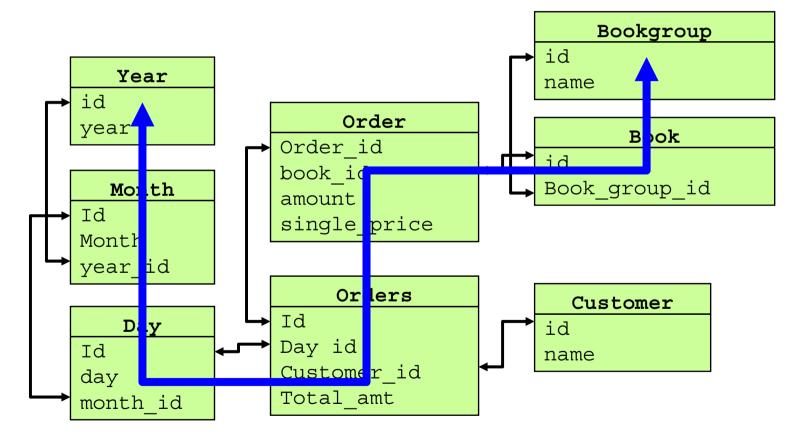
6





Fragen eines Marketingleiters

Wie viele Bestellungen haben wir jeweils im Monat vor Weihnachten, aufgeschlüsselt nach Produktgruppen?



Quelle: Ulf Leser, VL Data Warehouses

7



Institut SELECT Y.year, PG.name, count(B.id) FROM year Y, month M, day D, order O, orders OS, book B, bookgroup BG M.year = Y.id and WHERE M.id = D.month and O.day id = D.id and OS.order id = O.id and B.id = O.book id and B.book group id = BG.id and day < 24 and month = 12 GROUP BY Y.year, PG.product name ORDER BY Y.year Bookgroup id name Year id Order year Book Order id Book id Book group id Month amount single price Month year id Orders Customer Day id Day id Id name Customer id day Total amt month id Quelle: Ulf Leser, VL Data Warehouses

```
SELECT Y.year, PG.name, count(B.id)

FROM year Y, month M, day D, order O, orders OS, book B, bookgroup BG
```

asso lattner istitut

Q

WHERE M.year = Y.id and
 M.id = D.month and
 O.day_id = D.id and
 OS.order_id = O.id and
 B.id = O.book_id and
 B.book_group_id = BG.id and
 day < 24 and month = 12</pre>

GROUP BY Y.year, PG.product name

6 Joins

• Year: 10 Records

ORDER BY Y.year

• Month: 120 Records

• Day: 3650 Records

• Orders: 36.000.000

• Order: 72.000.000

• Books: 200.000

• Bookgroups: 100

Problem!

• Schwierig zu optimieren (Join-Reihenfolge)

 Je nach Ausführungsplan riesige Zwischenergebnisse

Ähnliche Anfragen – ähnlich riesige
 Zwischenergebnisse



In Wahrheit ... noch schlimmer

Es gibt noch:

- Amazon.de
- Amazon.fr
- Amazon.it
- **.** . . .

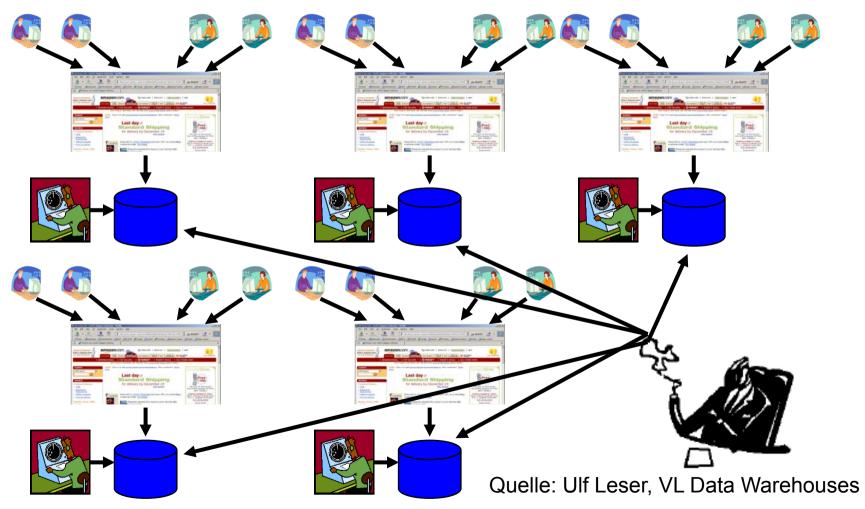
Verteilte Ausführung

 Count über Union mehrerer gleicher Anfragen in unterschiedlichen Datenbanken

HILFE!

HPI Hasso Plattner Institut

In Wahrheit ...



Felix Naumann | VL Informationsintegration | SS 2008



Technisch: Eine VIEW

```
CREATE VIEW christmas AS
       SELECT
               Y.year, PG.name, count(B.id)
FROM
               Dr.year Y, Dr.month M, Dr.day D, Dr.order O, ...
       M.year = Y.id and
WHERE
GROUP BY Y.year, PG.product_name
               Y\year
ORDER BY
UNION
       SELECT Y.year, PG.name, count(B.id)
               EN.year Y, EN.month M, EN.day D, DE.order O, ...
FROM
       M.year = Y.id and
WHERE
. . .
                       SELECT
        FROM
                       christmas
        GROUP BY
                       year, name
        ORDER BY
                       year
```

13

Count über Union über verteilte Datenbanken?

Integrationsproblem

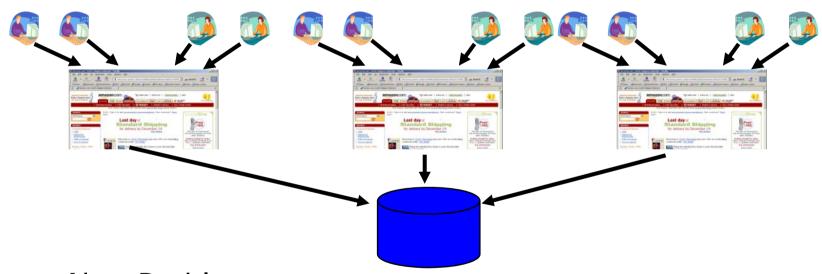
Berechnung riesiger Zwischenergebnisse bei jeder Anfrage?

Datenmengenproblem



Lösung des Integrationsproblems?

Zentrale Datenbank

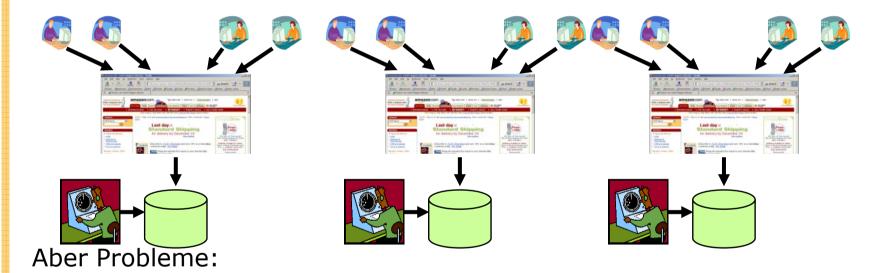


- Aber Probleme:
 - Zweigstellen schreiben übers Netz
 - Schlechter Durchsatz
 - Lange Antwortzeiten im operativen Betrieb



Lösung Datenmengenproblem?

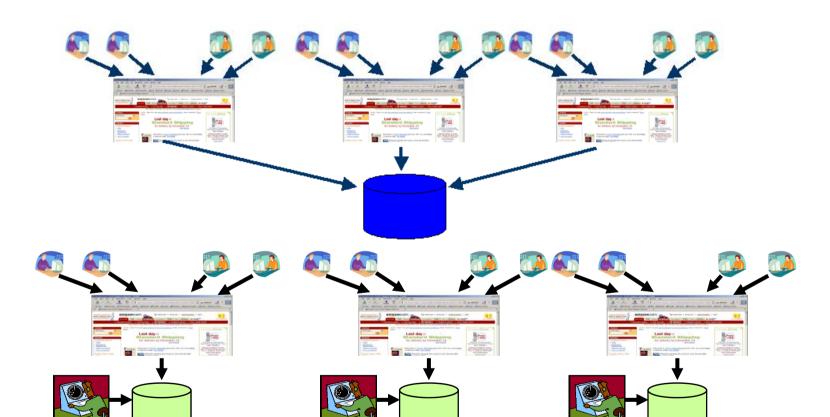
Denormalisierte Schema



- Jeder lesende / schreibende Zugriff erfolgt auf eine Tabelle mit 72
 Mill. Records
- Lange Antwortzeiten im operativen Betrieb

Zielkonflikt

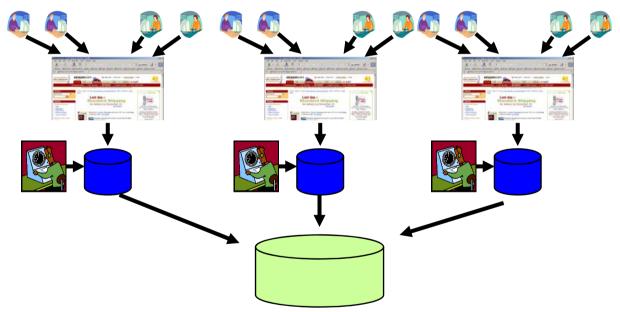








Aufbau eines Data Warehouse



- Redundante, transformierte Datenhaltung
- Asynchrone Aktualisierung

18

Weitere Anwendungsgebiete: Data Warehouses



"Customer Relationship Management" (CRM)

- Identifikation von Premiumkunden
- Personalisierung / Automatische Kundenberatung
- Gezielte Massen-Mailings (Direktvertrieb)
- Controlling / Rechnungswesen
 - Kostenstellen
 - Organisationseinheiten
 - Personalmanagement
- Logistik
 - Flottenmanagement, Tracking
- Gesundheitswesen
 - Studienüberwachung, Patiententracking





Überblick



19

- Szenarien der Informationsintegration
 - Data Warehouse
 - Föderierte Datenbanken
- Einführung
- Materialisiert
 - Data Warehouse
- Virtuell
 - Mediator-Wrapper System
- Vergleich
 - Flexibilität
 - Antwortzeiten
 - Aktualität
 - etc.





20

- Mehrere autonome Informationsquellen
- Mit unterschiedlichsten Inhalten

Föderierte Datenbanken

- Gene, Proteine, BLAST, etc.
- Und unterschiedlichsten Schnittstellen.
 - HTML-Form, flat file, SQL, etc.
- Wissenschaftler (Biologe) benötigt z.B. möglichst viele Informationen über ein bestimmtes Protein
 - Funktion, Veröffentlichungen, verwandte Proteine usw.
- Sehr komplexe Anfragen
- Üblicher Ansatz: Browsing, Note-Taking, Copy & Paste
- Föderierte Datenbanken (wie DiscoveryLink) helfen.



Frage eines Biologen

Finde alle menschlichen EST Sequenzen, die nach BLAST zu mindestens 60% über mindestens 50 Aminosäuren identisch sind mit mouse-channel Genen im Gewebe des zentralen Nervensystems.

Quelle für das komplette Beispiel: *A Practitioner's Guide to Data Management and Data Integration in Bioinformatics,* Barbara A. Eckman in Bioinformatics by Zoe Lacroix and Terence Critchlow, 2003, Morgan Kaufmann.



Verschiedene Informationsquellen

Beteiligte Informationsquellen

- Mouse Genome Database (MGD) @ Jackson Labs
- SwissProt @ EBI
- BLAST tool @ NCBI
- GenBank nucleotide sequence database @ NCBI









 Suche "channel" Sequenzen im Gewebe des ZNS durch MGD HTML Formular

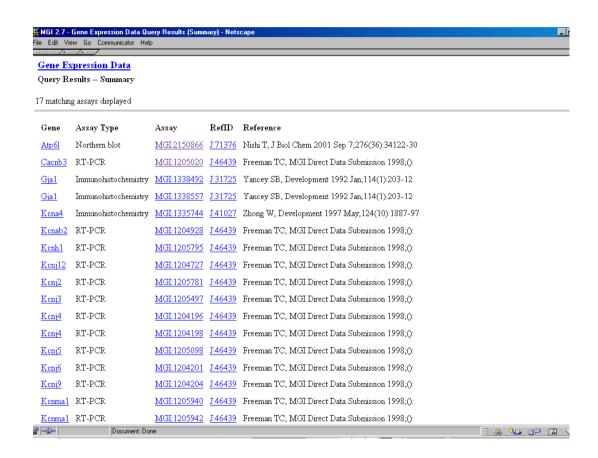


∰ MGI 2.7 - Gene Expression Data Query Form - Netscape	_ 🗆 ×
File Edit View Go Communicator Help	
Gene Expression Data Query Form	_
Retrieve Reset Form	
Sort by: © Gene symbol C Age C Anatomical structure C Assay Type C Author Max number of items returned: C 10 © 100 C 500 C No limit Return: © Assays C Assay Results	
Gene Symbol/Name: □ NOT contains □ channel Search current & withdrawn & synonyms □	
Gene Classifications: (You can browse the Gene Ontology (GO) Classifications) □ Contains □ ■ Molecular Function □ Biological Process □ Cellular Component	
Chromosomal Location: Chromosome: ANY Restrict search to a chromosomal region? (specify one of the following)	
Between and (Enter cM positions or locus symbols) Include endpoints Within cM of locus Include locus.	1.
Expression: C detected C not detected C either Developmental Stage(s): (You can browse Stage descriptions) ANY TS 1 (0.0.2.5 dpc) TS 2 (1.0.2.5 dpc) TS 3 (1.0.3.5 dpc) TS 3 (1.0.3.5 dpc) TS 4 (2.0.4.0 dpc) Anatomical Structure(s): (You can browse the Anatomical Dictionary) Contains Derain, spinal cord	
Include: ☑ substructures ☐ superstructures ☑ □□□ ☐ Document Done ☐ ※ *** □ □	<u></u>
P → D= Document: Done □ 💥 🧦 🐠 🛣	4



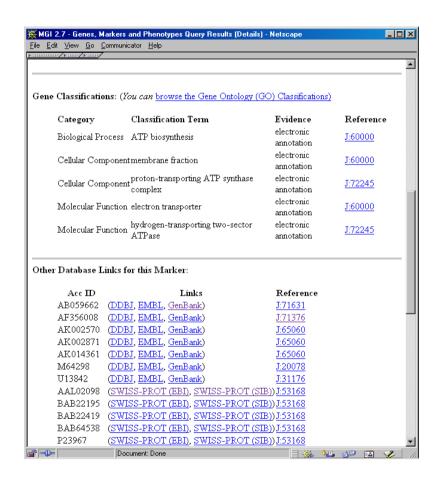
MGD Resultat

14 Gene aus 17Experimenten





- Details zu jedem der 14 Gene ansehen
- Durchschnittlich fünf SwissProt Links pro Gen



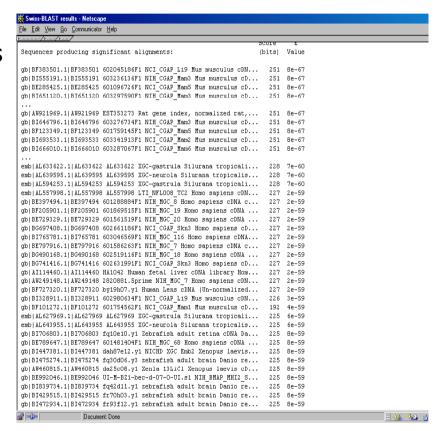


- Betrachten jedes SwissProt Eintrages
- Durch Klick BLAST Algorithmus anwerfen

```
File Edit View Go Communicator Help
     AALO2098 PRELIMINARY;
     AAL02098;
   01-NOV-2001 (EMBLrel. 63, Created)
DT 01-NOV-2001 (EMBLrel. 63, Last sequence update)
DT 01-NOV-2001 (EMBLrel. 63, Last annotation update)
     Vacuolar proton-translocating ATPase 16 kDa subunit.
     Mus musculus (Mouse).
     Eukaryota; Metazoa; Chordata; Craniata; Vertebrata; Euteleostomi;
     Mammalia; Eutheria; Rodentia; Sciurognathi; Muridae; Murinae; Mus.
    NCBI TaxID=10090;
RN [1]
RP SEQUENCE FROM N.A.
RC STRAIN=BALB/c:
RX MEDLINE=21423991; PubMed=11441017;
RA Nishi T., Kawasaki-Nishi S., Forgac M.;
RT "Expression and Localization of the Mouse Homolog of the Yeast
RT V-ATPase 21-kDa Subunit c' (Vma16p).";
RL J. Biol. Chem. 276:34122-34130(2001).
DR EMBL; AF356008; AAL02098.1; -.
   SEQUENCE 155 AA; 15808 MW; 880C280C5AEB0C5C CRC64;
     MADIKNNPEY SSFFGVMGAS SAMVFSAMGA AYGTAKSGTG IAAMSVMRPE LIMKSIIPVV
     MAGIIAIYGL VVAVLIANSL TDGITLYRSF LQLGAGLSVG LSGLAAGFAI GIVGDAGVRG
     TAQOPRLEVG MILILIFAEV LGLYGLIVAL ILSTK
        Direct BLAST submission at
                                                  Direct BLAST submission at
        EMBnet-CH/SIB (Switzerland)
```



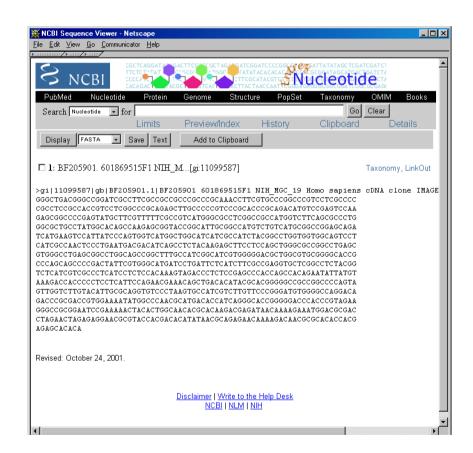
- Betrachten jedes BLAST Resultats um
 - nicht-menschliche Treffer zu eliminieren,
 - andere Bedingungen zu prüfen (>60% Identität, etc.).





Für jeden verbleibenden Eintrag

 Komplette EST Sequenz bei GenBank holen



Alles sehr mühselig

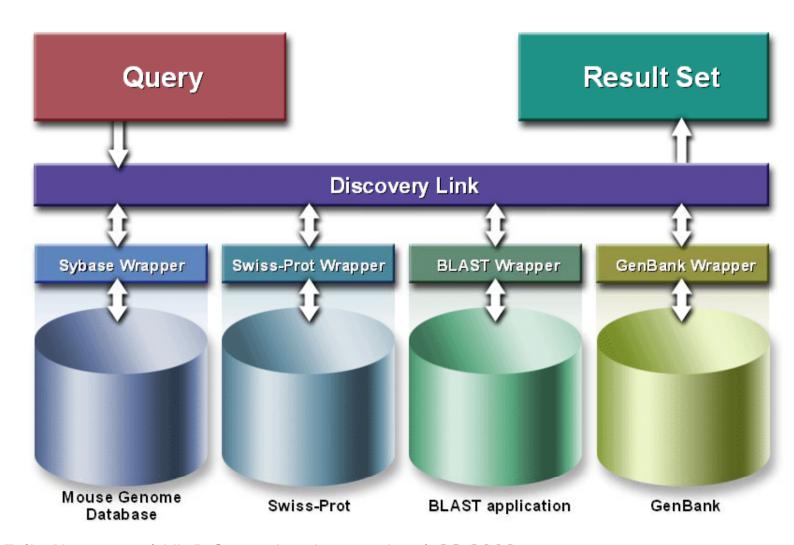


Idee der Integration

- Bildung eines globalen Schemas (Schemaintegration)
 - Gespeichert als Datenbankschema in DiscoveryLink
- Generierung von Wrappern für jede Datenquelle
 - Softwarekomponente
 - Mapping von lokalen Schemata auf globales Schema
 - Kennt Anfragefähigkeiten der Quellen

DiscoveryLink Architektur





31

Eigenschaften föderierter IS (und DiscoveryLink)



Daten bleiben vor Ort.

- Informationsquellen sind autonom (und wissen oft nicht von ihrer Integration).
- Anfragen werden deklarativ an das globale Schema gestellt.
- Anfrage wird so verteilt wie möglich ausgeführt.
 - Je nach Mächtigkeit der Quellen
 - DiscoveryLink gleicht etwaige mangelnder Fähigkeiten aus.



Föderierter DBMS Ansatz

"Finde alle menschlichen EST Sequenzen, die nach BLAST zu mindestens 60% über mindestens 50 Aminosäuren identisch sind mit mouse-channel Genen im Gewebe des zentralen Nervensystems."

"Einfache" SQL-Anfrage um alle vorigen Schritte zu vereinen:

SELECT g.accnum, g. sequence

FROM genbank g, blast b, swissprot s, mgd m

WHERE m.exp = "CNS"

AND m.defn LIKE "%channel%"

AND m.spid = s.id AND s.seq = b.query

AND b.hit = g.accnum

AND b.percentid > 60 AND b.alignlen > 50





- Effiziente Ausführung durch Optimierer
 - Herkömmliche Optimierung
 - Wrapper helfen mit
 - ♦ Kostenmodell
 - domänenspezifischen Funktionen
- Sichere Ausführung
 - Wiederholbar
 - Transaktional

Weitere Anwendungsgebiete: Föderierte Datenbanken



- Meta-Suchmaschinen
- Unternehmensfusionen
 - □ Kundendatenbanken
 □
 □ Kundendatenbanken
 □
 □ Kundendatenbanken
 □ Kundendatenbanken
 - Personaldatenbanken
- Grid
- Krankenhausinformationssysteme
 - Röntgenbilder
 - Krankheitsverlauf (Akte)
 - Verwaltung
 - □ Krankenkasse...
- Verteiltes Arbeiten ("groupware")
- Peer Data Management und P2P



35

HPI Hasso Plattner Institut

Szenarien der Informationsintegration

- Data Warehouse
- Föderierte Datenbanken
- Einführung

Überblick

- Materialisiert
 - Data Warehouse
- Virtuell
 - Mediator-Wrapper System
- Vergleich
 - Flexibilität
 - Antwortzeiten
 - Aktualität
 - etc.



Integration



36

Materialisiert

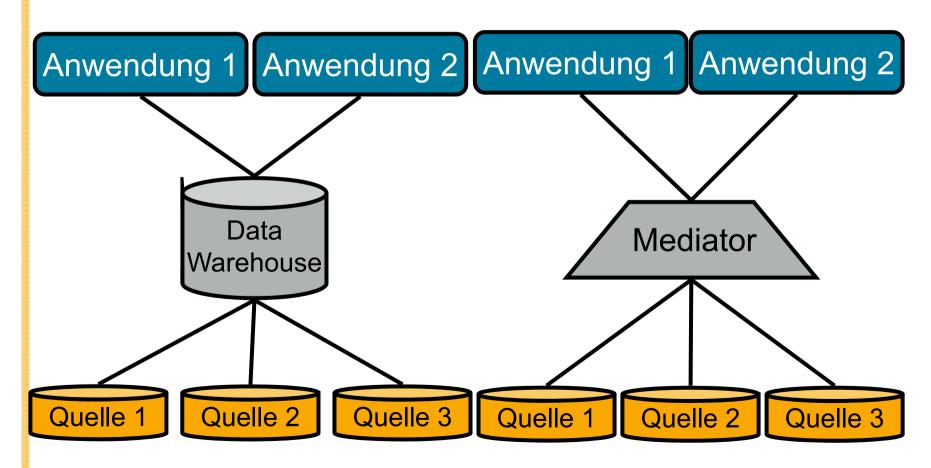
- A priori Integration
- Zentrale Datenbasis
- Zentrale Anfragebearbeitung
- Typisches Beispiel: Data Warehouse

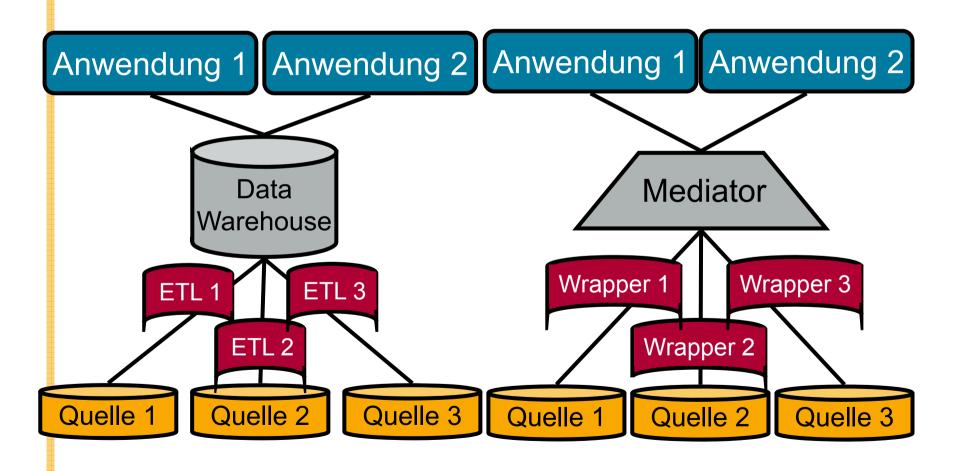
Virtuell

- On demand Integration
- Dezentrale Daten
- Dezentrale Anfragebearbeitung
- Typisches Beispiel: Mediator-basiertes Informationssystem

Data Warehouse vs. Mediator-basiertes Informationssystem

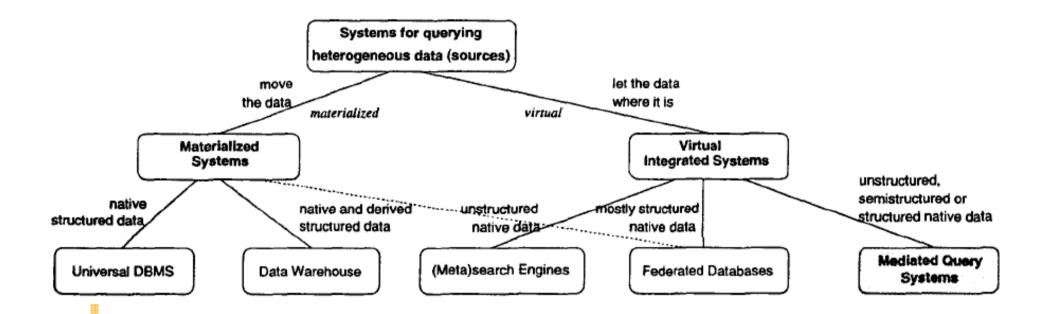














Data Warehouse vs. Mediator

Jetzt jeweils kurzer Überblick

- Datenfluss
- Anfragebearbeitung
- Entwurf und Entwicklung (Schema)

Details in den folgenden Wochen

Überblick

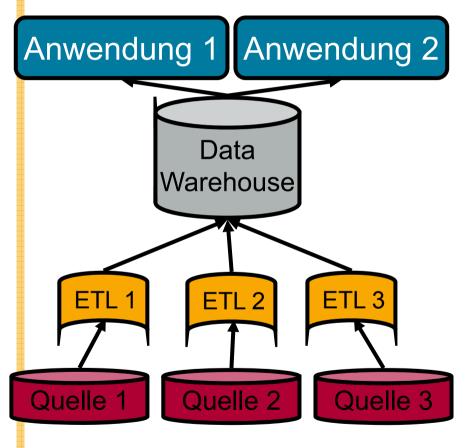


- Szenarien der Informationsintegration
 - Data Warehouse
 - Föderierte Datenbanken
- Einführung
- Materialisiert
 - Data Warehouse
- Virtuell
 - Mediator-Wrapper System
- Vergleich
 - Flexibilität
 - Antwortzeiten
 - Aktualität
 - etc.





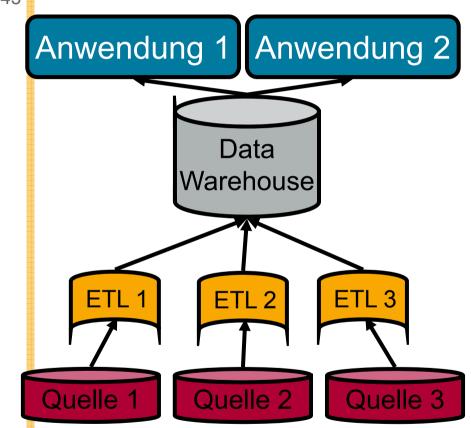
Materialisierte Integration - Datenfluss



- Push
- Erstmalige "Bevölkerung" (population) des DW
 - Data Cleansing
- Periodischer Datenimport
 - Stündlich / Täglich / Wöchentlich
 - Materialisierte Sichten / Sicht-Updates
- Redundante Datenhaltung
- Aggregation und Löschung alter Daten
 - Je älter, desto "aggregierter"

Materialisierte Integration -Anfragebearbeitung

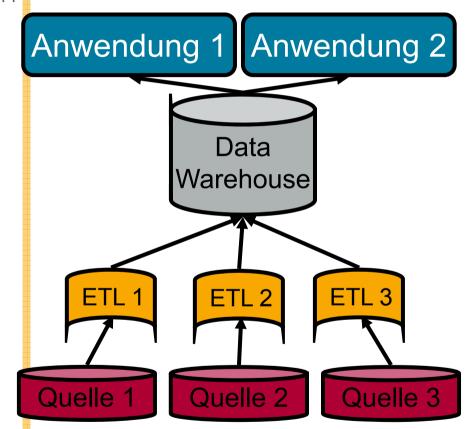




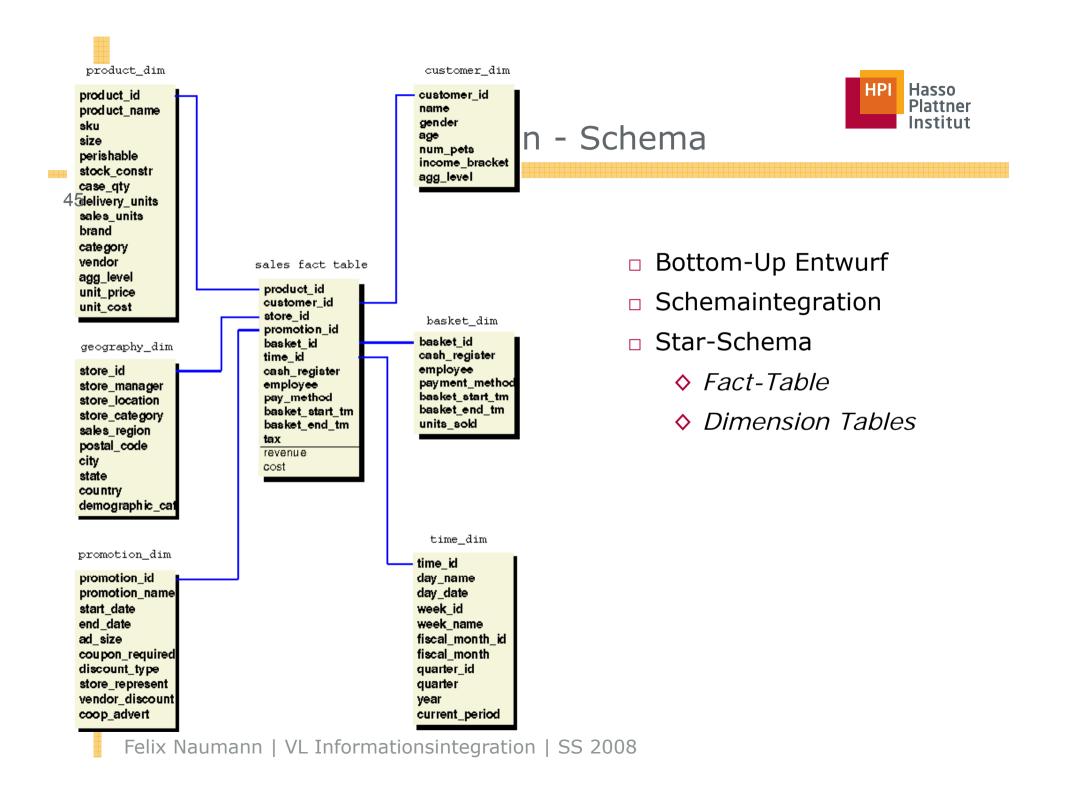
- Wie "normale" DBMS
- Besonderheiten
 - Star Schema
 - Aggregation
 - Decision Support
- Siehe auch VL DWH



Materialisierte Integration - Schema



- Bottom-Up Entwurf
- Schemaintegration
- Star-Schema
 - Fact-Table
 - Dimension Tables



Überblick

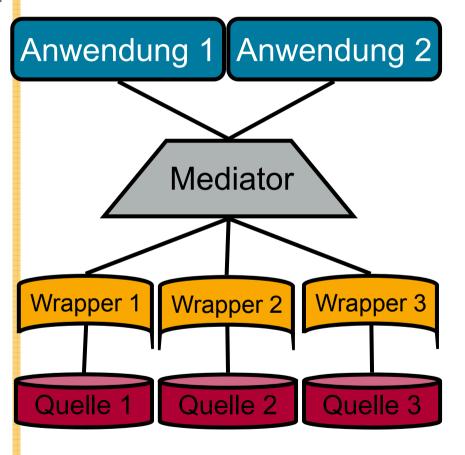


- Szenarien der Informationsintegration
 - Data Warehouse
 - Föderierte Datenbanken
- Einführung
- Materialisiert
 - Data Warehouse
- Virtuell
 - Mediator-Wrapper System
- Vergleich
 - Flexibilität
 - Antwortzeiten
 - Aktualität
 - etc.





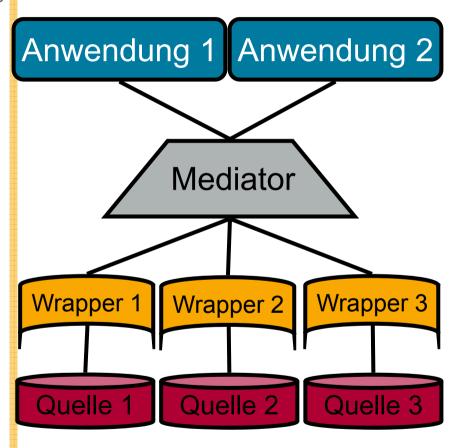
Virtuelle Integration - Datenfluss



- Pull
- Daten sind in Quellen gespeichert.
- Nur die zur Anfragebeantwortung notwendigen Daten werden übertragen.
- Data Cleansing nur online möglich.

Virtuelle Integration - Anfragebearbeitung

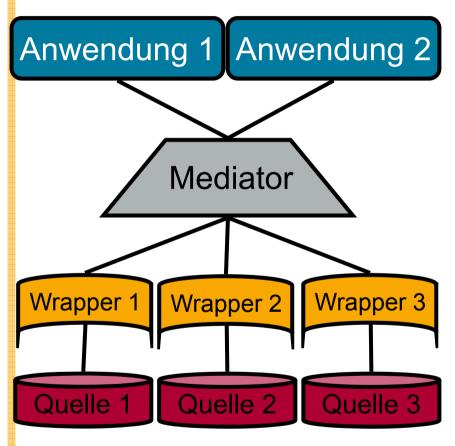




- Optimierung schwierig
 - Fähigkeiten der Quellen
 - Geschwindigkeit der Quellen
- Viele mögliche Pläne
 - Redundante Quellen
 - Redundante Pläne
- Dynamisch, um ausfallende Quellen auszugleichen







- Top-Down Entwurf
- Leicht erweiterhar
 - Global: Neue Quellen suchen
 - Lokal: Nur ein mapping verändern.
- Schema Mapping statt Schema-integration

Überblick



- Szenarien der Informationsintegration
 - Data Warehouse
 - Föderierte Datenbanken
- Einführung
- Materialisiert
 - Data Warehouse
- Virtuell
 - Mediator-Wrapper System
- Vergleich
 - Flexibilität
 - Antwortzeiten
 - Aktualität
 - etc.



HPI Hasso Plattne Institu

Dimensionen des Vergleichs

- Aktualität
- Antwortzeit
- Flexibilität / Wartbarkeit
- Komplexität
- Autonomie
- Anfragebearbeitung / Mächtigkeit
- Read / Write
- Größe / Speicherbedarf
- Ressourcenbedarf
- Vollständigkeit
- Data Cleansing
- Informationsqualität





- Materialisierte Integration
 - Je nach Update-Frequenz
 - In Unternehmen meist täglich (über Nacht)
 - Beispiel SwissProt
 - Updates in SwissProt täglich
 - Aber: Release nur monatlich

- Virtuelle Integration
 - Sehr gut
 - Abhängig von Aktualität der autonomern Quellen
 - Manchmal: Caching

Antwortzeit (response time)



- Materialisierte Integration
 - Sehr gut
 - Lokale Bearbeitung
 - Wie DBMS
 - Optimierung
 - ♦ Materialisierte Sichten
 - Indices
 - **♦** ...
 - Allerdings: Typische Anfragen sind komplex

- Virtuelle Integration
 - Nicht gut
 - Daten sind entfernt
 - Übertragung durch das Netz
 - Abhängig von Antwortzeit der Quellen
 - Optimierung schwierig
 - Komplexe Operatoren müssen naïv ausgeführt werden.
 - Data Cleansing Operationen müssen nachgeholt werden.

Flexibilität / Wartbarkeit (flexibility / maintenance)



- Materialisierte Integration
 - Schwierig
 - Entfernen / Ändern / Hinzufügen einer Quelle kann gesamte Integration verändern (bei GaV)
 - Lokale Wartung eines großen und wachsenden Datenbestandes
 - Mit Indices etc.
 - Tägliche Integration nötig

- Virtuelle Integration
 - Einfacher
 - Entfernen / Ändern /
 Hinzufügen einer Quelle wirkt sich nur auf das mapping dieser Quelle aus (bei LaV)
 - Quellen müssen Daten selbst warten.
 - Backups, DBMS Wartug etc.

Komplexität (complexity)



- Materialisierte Integration
 - Wie DBMS
 - Komplexe Anfragen
 - Anfrageplanung im GaV leicht
 - Quellen sind oft untereinander ähnlich.
 - Oft sind es selbst DBMS

- Virtuelle Integration
 - Modellierung der Quellen wichtig
 - Fähigkeiten der Quellen
 - Anfrageplanung in LaV schwierig
 - Oft verschiedenste Quellen
 - Web Services
 - HTML Formulare
 - Flat Files
 - \Diamond

Autonomie (autonomy)



- Materialisierte Integration
 - Quellen wenig autonom
 - Keine Kommunikationsautonomie
 - Geringe Ausführungsautonomie
 - Geringe Designautonomie
 - Müssen bulk-read o.ä.zulassen
 - Update notifications

- Virtuelle Integration
 - Quellen können autonom sein.
 - Volle Design-Autonomie
 - Fast volle Kommunikations-Autonomie
 - Gewisse Kommunikation ist nötig, sonst nicht Teilnehmer der Integration
 - Fast volle Ausführungs-Autonomie
 - Nur: Anfragen müssen irgendwann beantwortet werden.

Anfragebearbeitung / Mächtigkeit (query planning / expressivenes)



- Materialisierte Integration
 - Anfragebearbeitung wie DBMS bzw. anderes globales System
 - Anfragemächtigkeit wie globales System
 - ♦ z.B. volle SQL Mächtigkeit

- Virtuelle Integration
 - Anfragebearbeitung komplex
 - Verteilung
 - Autonomie
 - Heterogenität
 - Mangelnde Fähigkeiten der Quellen können global eventuell ausgeglichen werden.
 - Aber auch: Spezialfähigkeiten der Quellen können genutzt werden:
 - Image retrieval
 - ♦ Text Index

Lesen / Schreiben (Read / Write)



- Materialisierte Integration
 - Read immer möglich
 - DW: Write oft nicht gewünscht, aber möglich
 - Kann zu Inkonsistenz mit Quellen führen

- Virtuelle Integration
 - Read meist möglich
 - Verfügbarkeit!
 - Write meist nicht möglich
 - Bei Redundanz: Wohin schreiben?
 - Transaktionen schwierig
 - Autonomie

Größe / Speicherbedarf (size / memory consumption)



- Materialisierte Integration
 - Hoch
 - RedundanteDatenhaltung
 - ♦ DW: Historische Daten
 - Wachstum
 - Stetig wachsend
 - Oder konstant durch zunehmende Aggregation im Laufe der Zeit
 - Footprint: wie DBMS

- Virtuelle Integration
 - Gering
 - Metadaten
 - ♦ Cache
 - Zwischenergebnisse
 - □ *Footprint*: wie DBMS

Ressourcenbedarf (resource consumption)



- Materialisierte Integration
 - Planbare Netzwerklast
 - Daten werden eventl. unnötig übertragen
 - Abhängig von Anfrage
 - Aggregation
 - Pre-Aggregation

- Virtuelle Integration
 - Potentiell hohe Netzwerklast
 - Daten werden mehrfach übertragen.
 - ♦ Cache kann helfen.
 - Nur jeweils nötige Daten werden übertragen.

Je nach *Workload*. Spannendes Optimierungsproblem!



Vollständigkeit (completeness)

- Materialisierte Integration
 - Gut
 - Annahme: Materialisation ist vollständig
- Virtuelle Integration
 - Nur bei Verfügbarkeit aller nötigen Quellen
 - Gegebenenfalls Anfrage unbeantwortbar oder nur unvollständig beantwortbar
 - Fuzzy Anfragesemantik:
 - Alle Tupel?
 - Alle Attribute?
 - Definition der Vollständigkeit
 - Open World Assumption
 - Closed World Assumption



Datenreinigung (Data Cleansing)

- Materialisierte Integration
 - □ Viele Methoden
 - Aufwändig
 - Offline (über Nacht)

- Virtuelle Integration
 - Online cleansing schwierig
 - Aufwand
 - Keine Interaktion mit Experten möglich

Informationsqualität (*information quality*)



- Materialisierte Integration
 - □ Hoch
 - Kontrolliert
 - Kann bei Bedarf verbessert werden.

- Virtuelle Integration
 - Abhängig von Quellen
 - Oft zweifelhaft
 - Autonomie



Zusammenfassung Vor- und Nachteile

	Materialisiert	Virtuell
Aktualität	- (Cache)	+
Antwortzeit	+	-
Flexibilität	- (GaV)	+ (LaV)
Komplexität	-	
Autonomie	-	+
Anfragemächtigkeit	+	-
Read/Write	+/+	+/-
Größe	-	+
Ressourcenbedarf	? (workload)	? (workload)
Vollständigkeit	+	? (OWA, CWA)
Datenreinigung	+	-
Informationsqualität	+	_

Hybrider Ansatz



Teile der Daten werden materialisiert

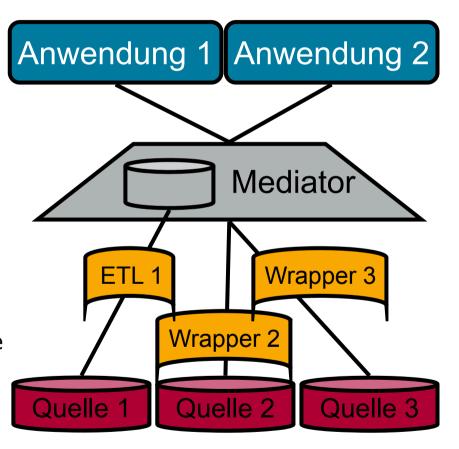
- Oft benötigte Daten (Cache)
- Als bulk verfügbare Daten
 - Dump Files
 - SQL Zugang
 - ...

Teile der Daten bleiben bei den Quellen

- Oft aktualisierte Daten
- Daten mit beschränktem Zugang
 - mind. eine gebundene Variable
 - Beschränkte Lizenzen

Optimierung bevorzugt lokale Daten

Prüfung, ob Aktualisierung vorliegt



HPI Hasso Plattner Institut

Szenarien der Informationsintegration

- Data Warehouse
- Föderierte Datenbanken
- Einführung

Rückblick

- Materialisiert
 - Data Warehouse
- Virtuell
 - Mediator-Wrapper System
- Vergleich
 - Flexibilität
 - Antwortzeiten
 - Aktualität
 - etc.



Literatur



- [BKLW99] Busse, Kutsche, Leser, Weber, Federated Information Systems: Concepts, Terminology and Architectures. Forschungsbericht 99-9 des FB Informatik der TU Berlin, 1999. Online: http://www.informatik.huberlin.de/~leser/publications/tr_terminology.ps
- [DD99] Ruxandra Domenig, Klaus R. Dittrich: An Overview and Classification of Mediated Query Systems. <u>SIGMOD Record 28(3)</u>: 63-72 (1999)