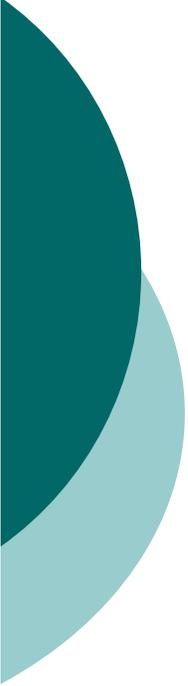


Materialisierte Sichten

*Seminar Business Intelligence - Teil I:
OLAP & Data Warehousing*

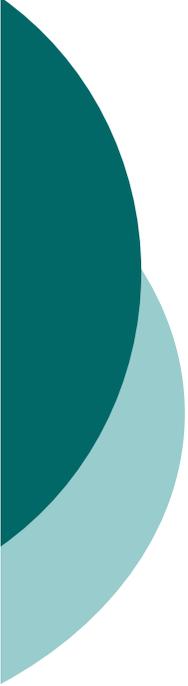
Sebastian Benz

25.07.2003



Gliederung

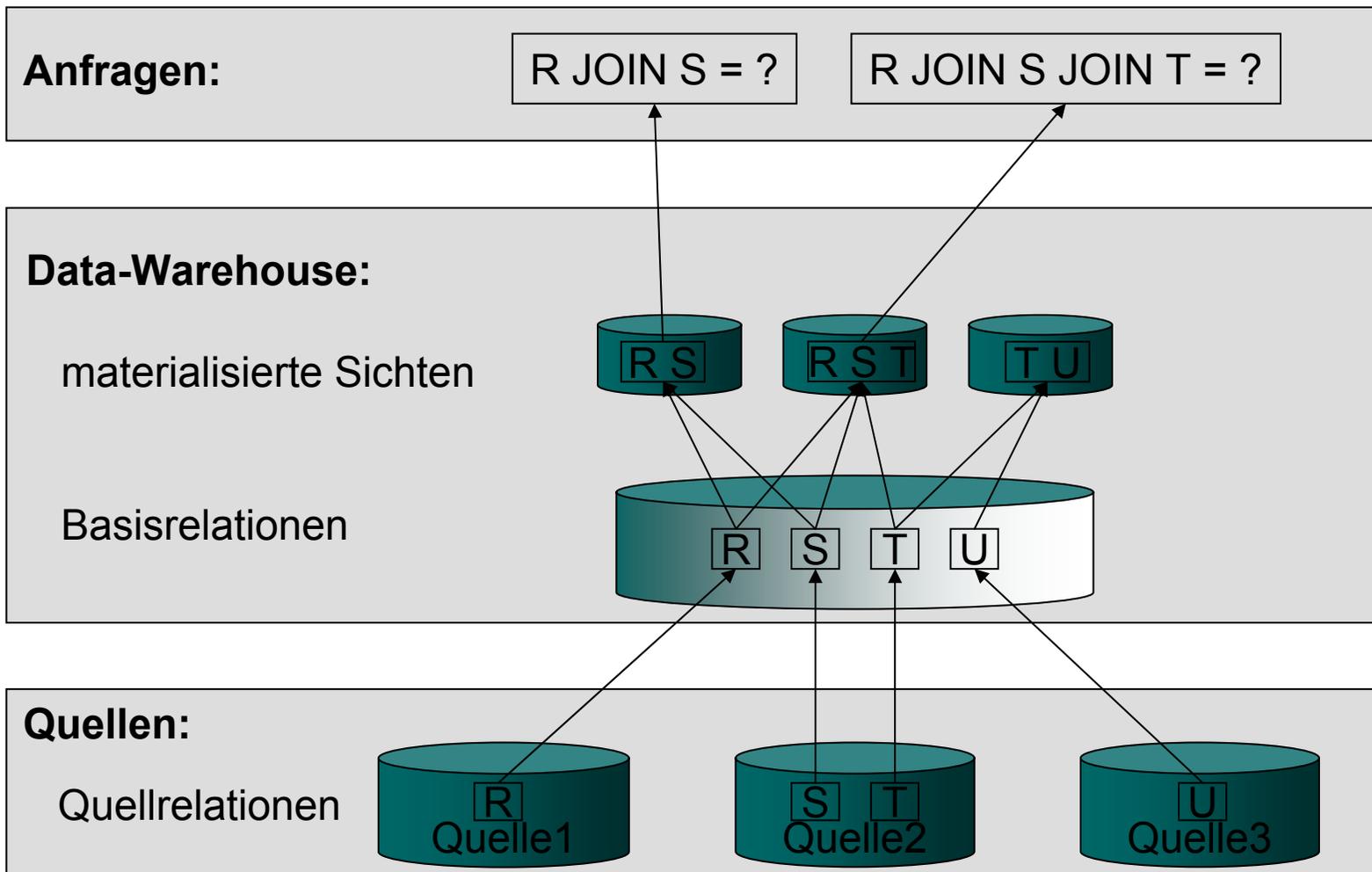
1. **Materialisierte Sichten**
 - Prinzip und Anwendung
2. **Auswahl zu materialisierender Sichten**
 - Statische vs. Dynamische Auswahl
3. **Aktualisierung**
 - Inkrementelle Aktualisierung
4. **Konsistenz**
 - Aspekte und Konzepte
5. **Zusammenfassung**

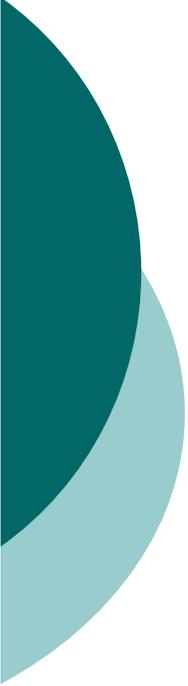


Motivation

- Hauptzweck von OLAP Analyse von Daten
 - hauptsächlich lesender Zugriff
- Sehr große Datenmengen
 - aufwändige Anfrageauswertung
- Oft Aggregationsanfragen
 - kleinere Anfrageergebnisse
- möglichst gute Anfrage- und Antwortperformanz nötig
- häufig benutzte Anfragen im Data-Warehouse materialisieren
- materialisierte Sichten (MS)

Materialisierte Sichten





Anfrageumformulierung

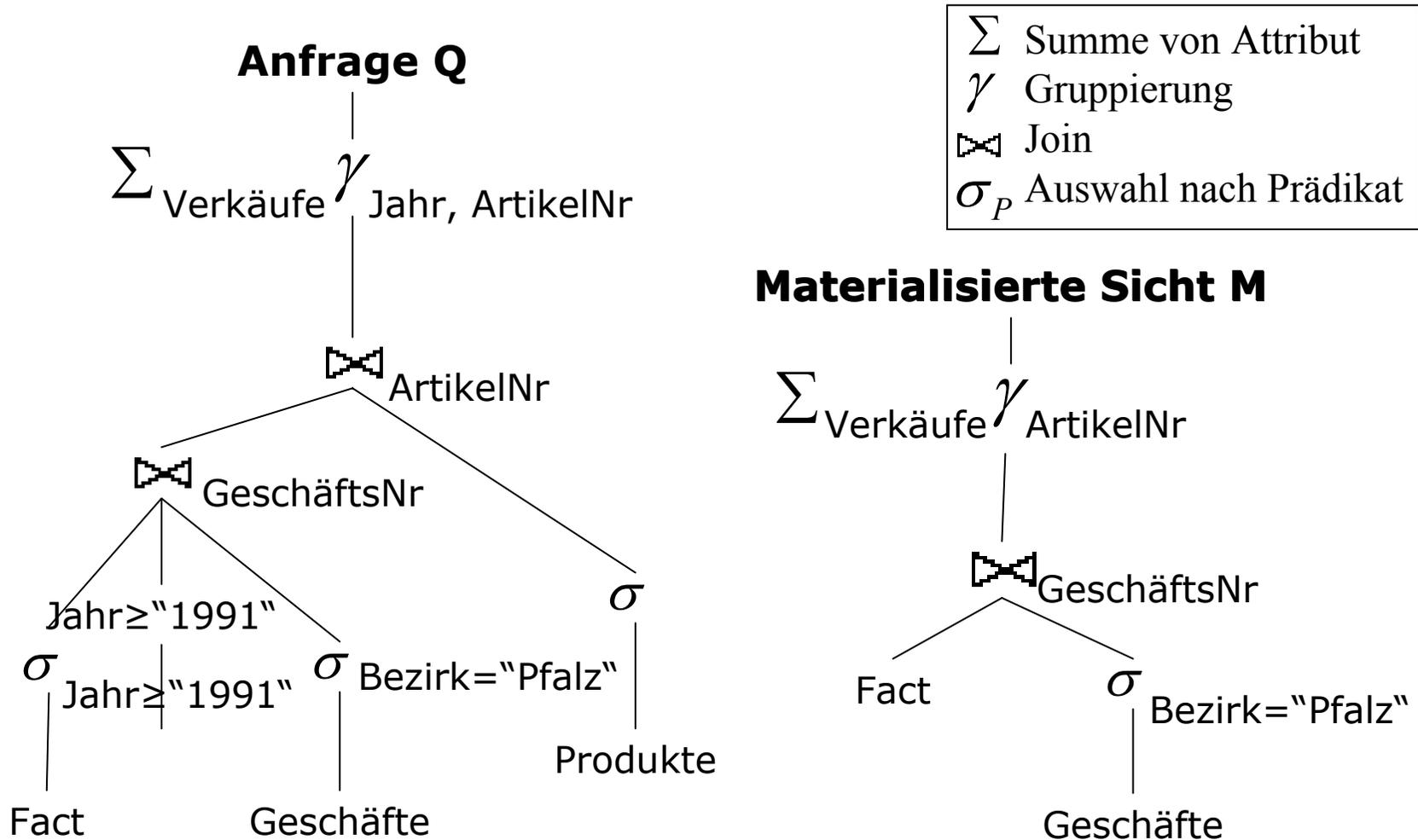
Voraussetzungen :

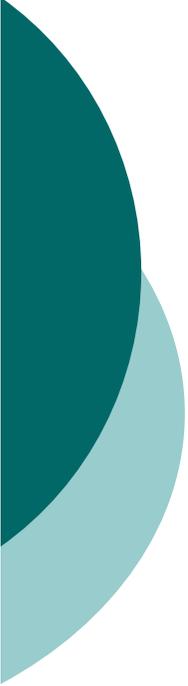
- Transparente Nutzung der MS
- Neue Anfrage ist gültige Ersetzung der alten Anfrage
- Additivität der Aggregationsfunktionen

Änderung der Anfrage mit Hilfe von Kompensationsoperationen, so dass sie eine materialisierte Sicht nutzen kann

→ Beispielverfahren: "verallgemeinerte Projektion"

Beispiel für Nutzung der MS



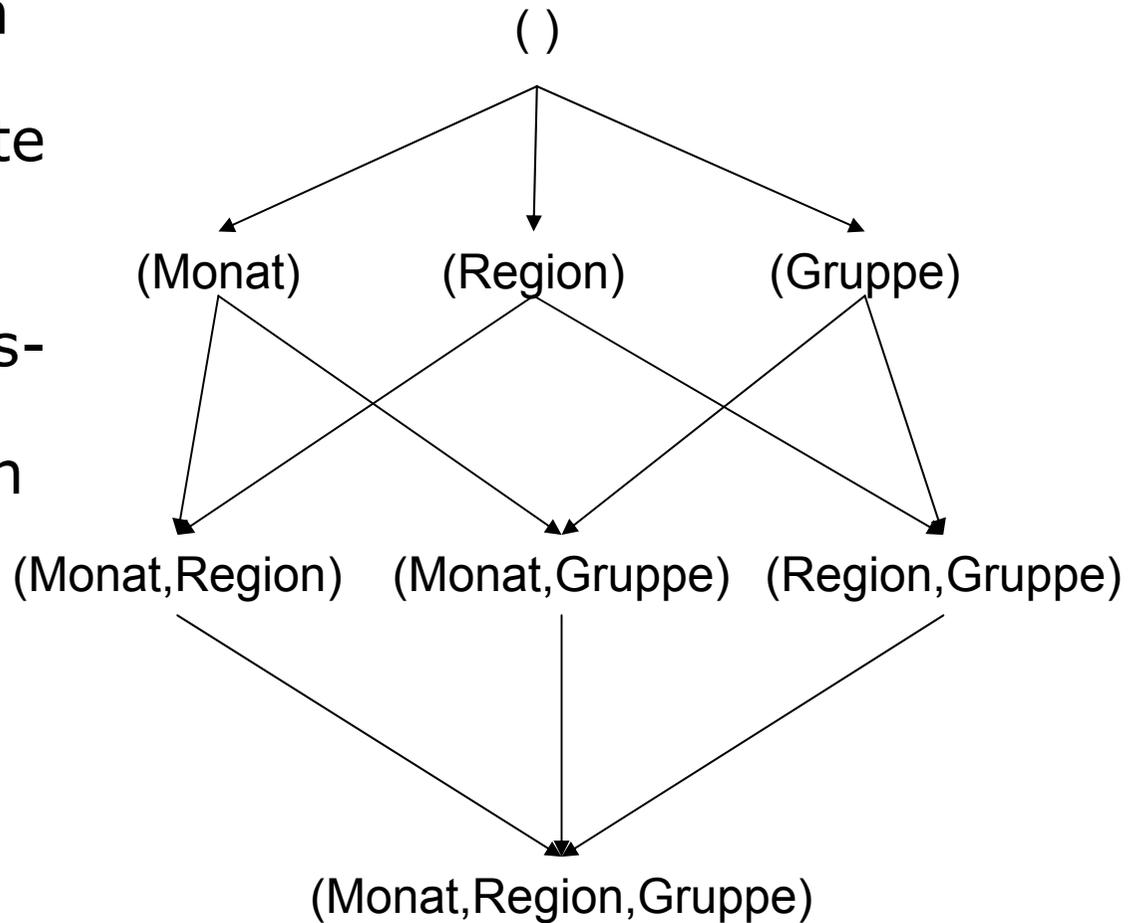


Gliederung

1. **Materialisierte Sichten**
 - Prinzip und Anwendung
2. **Auswahl zu materialisierender Sichten**
 - Statische vs. Dynamische Auswahl
3. **Aktualisierung**
 - Inkrementelle Aktualisierung
4. **Konsistenz**
 - Aspekte und Konzepte
5. **Zusammenfassung**

Aggregationsgitter

- Jeder Knoten mögliche materialisierte Sicht
- Für n Gruppierungsattribute 2^n Möglichkeiten
- Welche auswählen?





Statische Auswahl

- Anlegen der materialisierten Sichten an einem bestimmten Zeitpunkt von Algorithmus oder Administrator
- Algorithmus nach Greedy Prinzip
 - für jeden Knoten Nutzen feststellen
 - Knoten mit größtem Nutzen materialisieren
 - solange bis max. Speicherplatz belegt
 - liefert Menge an zu materialisierenden Sichten mit dem größten Nutzen



Statische Auswahl

Beispielalgorithmus:

[Harinarayan, Rajaraman, Ullman]

- Eingabe:
 - Menge aller Gitterknoten N
 - maximaler Speichermehraufwand S
 - erwarteter Speicheraufwand $|n|$ bei Materialisierung von Knoten n
- Ausgabe:
 - Menge aller zu materialisierenden
 - Knoten

Statische Auswahl

Kandidatenmenge:

0. $\{(A1,A2,A3)\}$

1. $\{(A1,A2,A3), (A1,A2)\}$

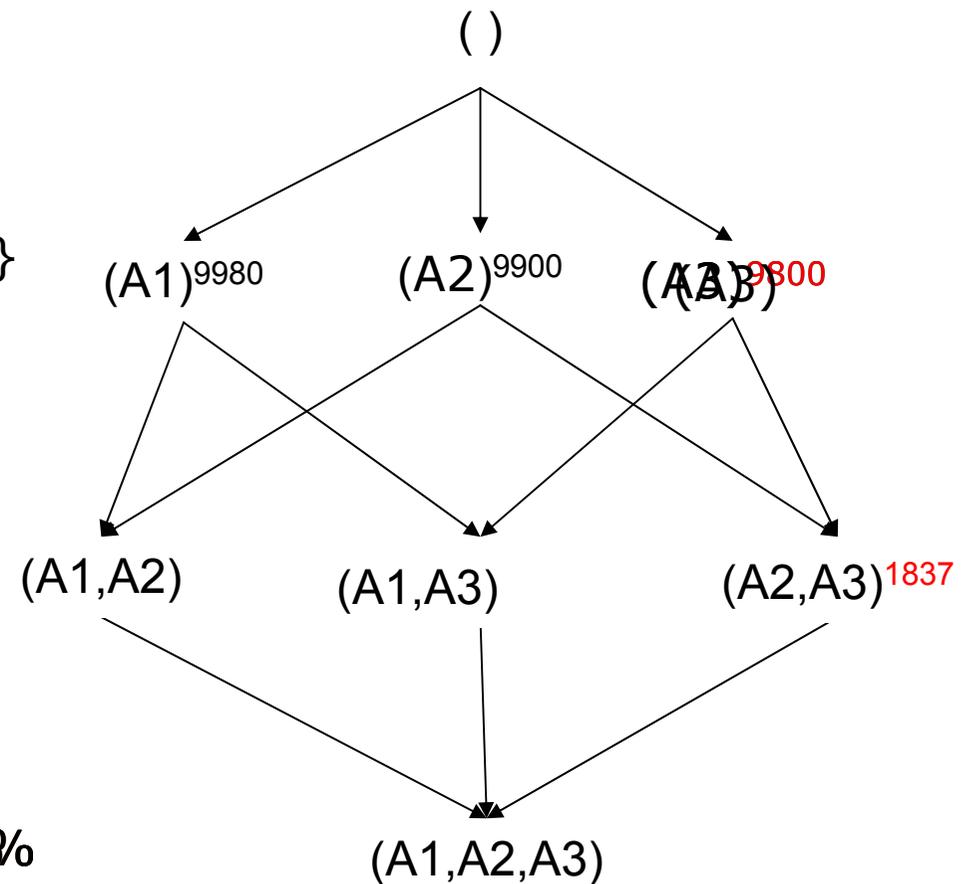
2. $\{(A1,A2,A3), (A1,A2), (A3)\}$

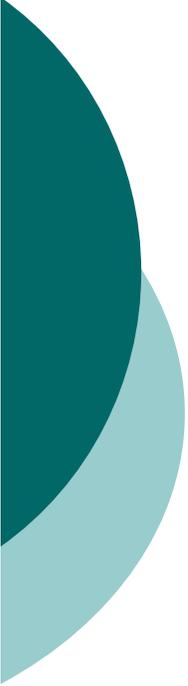
3. $\{(A1,A2,A3), (A1,A2), (A3), (A1,A3)\}$

4. $\{(A1,A2,A3), (A1,A2), (A3), (A1,A3), (A2,A3)\}$

Verwendeter zusätzlicher Speicher (max. 70%):

00%





Bewertung

- Aufwändig mit Komplexität von $O(n^3)$
 - Optimierungen möglich
 - Nutzung von funktionalen Abhängigkeiten
 - Untere Schranke für Verdichtungsfaktor
 - Nur Auswahl von Knoten, deren Attribute in Anfragen aufgetreten sind
 - Nachteile:
 - Keine Erkennung von Anfragemustern
 - Schnelle Alterung bei häufiger Aktualisierung
 - Keine Anpassung an wechselnde Anfragemuster
 - Keine Anfragebearbeitung möglich während Auswahl läuft
- Dynamische Auswahl



Dynamische Auswahl

Entscheidung welche Sichten materialisiert werden ist vom aktuellen Anfrageverhalten abhängig

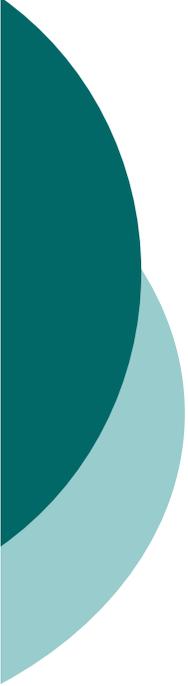
Vorteile:

- Unterstützung von OLAP-Anwendungen (Bsp. Roll-up-Operation)
- Anfrageergebnisse oft klein
 - Große Beschleunigung der Auswertung mit wenig Speicherplatzverbrauch



Semantisches Caching

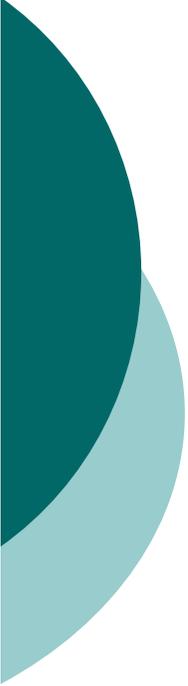
- Pufferung von Anfrageergebnissen anhand Semantik und Zusammenhang
- Speicherung in Hauptspeicher oder Festplatte
 - Beschleunigung hauptsächlich durch schnelle Ermittlung der Ergebnismenge
- Speicherplatz beschränkt
 - Verdrängungsverfahren für bestehende Sichten notwendig



Verdrängung von MS

Verdrängungskriterien:

- Zeit des letzten Zugriffs
 - Referenzierungshäufigkeit
 - Größe der MS
 - Kosten, die Neuberechnung/Aktualisierung der MS verursachen würde
 - Anzahl Anfragen, die in Vergangenheit mit der MS hätten beantwortet werden können
 - Anzahl Anfragen, die prinzipiell mit MS beantwortet werden könnten
- Nutzwert berechnet sich aus gewichteten Faktoren



Auswahl von Sichten

Kompromiss zwischen zusätzlichen Speicherbedarf und Anfrageoptimierung

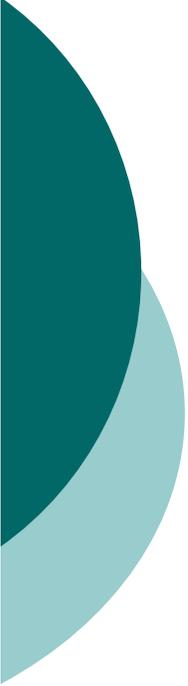
→ anwendungsabhängig

Frage: Wie bei Änderung der Basisdaten aktualisieren der materialisierten Sichten?



Gliederung

1. **Materialisierte Sichten**
 - Prinzip und Anwendung
2. **Auswahl zu materialisierender Sichten**
 - Statische vs. Dynamische Auswahl
3. **Aktualisierung**
 - Inkrementelle Aktualisierung
4. **Konsistenz**
 - Aspekte und Konzepte
5. **Zusammenfassung**



Rematerialisierung

Einfachste Möglichkeit:

Komplettes Löschen und Neuberechnen der Sicht nach Änderung

Nachteil:

Ineffizient, wenn sich nur ein kleiner Teil der Daten geändert hat

→ Sehr großer Datendurchsatz bei Aktualisierung



Inkrementelle Aktualisierung

Idee: Nachvollziehen der Änderungen in der MS

Berechnung des neuen Zustands der MS aus dem alten Zustand der MS und der durchgeführten Änderung der Basisrelation

Ablauf:

1. Update Basisrelation
2. Nachricht an Sicht über Update
3. Anfragen der Sicht an andere Basisrelationen ob Aktualisierung notwendig
4. Aktualisierung der Sicht

Beispiel

Basisrelationen B1, B2:

B1(Produkt, PGruppe)

Becks	Bier
Cola	Softdrink

B2(PGruppe, Herkunft)

Bier	GER
Wein	FR

Materialisierte Sicht V:

V(Produkt, Herkunft)

Becks	GER
-------	-----

Sichtdefinition:

```
CREATE VIEW V AS
(SELECT b1.Produkt, b2.Herkunft
 FROM b1, b2
 WHERE b1.PGruppe = b2.PGruppe)
```

Beispiel

Basisrelationen:

B1(Produkt, PGruppe) :

Becks	Bier
Cola	Softdrink
Perling	Wasser
Merlot	Wein

Update U₁
Update U₂
Insert(B1, {Perling, Wein, Wasser})

B2(PGruppe, Herkunft)

Bier	GER
Wein	FR

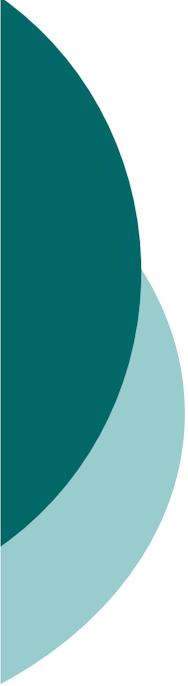
Sicht V:

V(Produkt, Herkunft)

Becks	GER
Merlot	FR

Update U₁
Update U₂
Insert(B1, {Perling, Wein, Wasser})

Anfrage Q₁
Q₂ = {FR} 2
SELECT Region
FROM B2
WHERE PGruppe = Wasser



Anomalien

Problem:

Parallele Änderungen der Basisrelation(en)

→ mögliches Auftreten von Anomalien

Lösung mit speziellen Algorithmen :

z.B. ECA-Verfahren:

→ Hinzufügen von Kompensationsanfragen bei
Quellanfragen zum Ausgleich von parallelen
Änderungen

Optimierung der Aktualisierung

Ziel: Vermeidung von Zugriffen auf Basisrelationen

Basisrelationen:

B1:

Becks	Bier
Cola	Softdrink
Merlot	Wein

B2:

Bier	GER
Wein	FR

Sicht:

V:

Becks	GER
-------	-----

Anfrage Q₁
SELECT Region
FROM B2
WHERE PGruppe = Wein



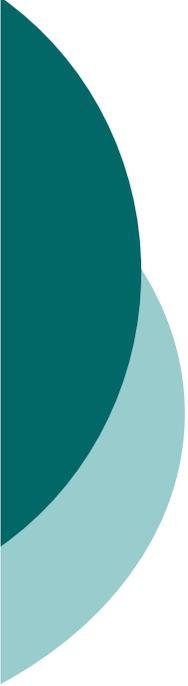
Autonome Aktualisierung

Autonom aktualisierbar, wenn Aktualisierung ohne Zugriffe auf Basisrelationen stattfindet

- In Praxis nur Forderung nach partieller Autonomie (nicht für alle Operationen)

Nutzung von Zusatzinformationen:

- Schemainformationen (Bsp. Primärschlüsseigenschaften)
- Count einzelner Tupel (→ Counting Algorithmus)
- Verwendung von Hilfssichten



Gliederung

1. **Materialisierte Sichten**
 - Prinzip und Anwendung
2. **Auswahl zu materialisierende Sichten**
 - Statische vs. Dynamische Auswahl
3. **Aktualisierung**
 - Inkrementelle Aktualisierung
4. **Konsistenz**
 - Aspekte und Konzepte
5. **Zusammenfassung**



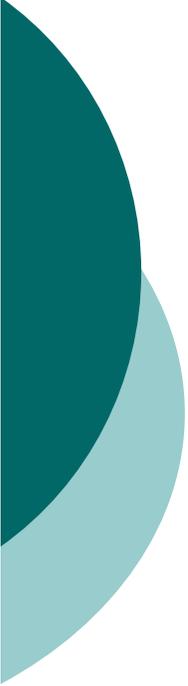
Konsistenz

Probleme:

- Sehr viele materialisierte Sichten (>1000)
- Redundanzen zwischen verschiedenen Sichten

→ Konsistenzerhaltung wichtig

- Basisrelationen ↔ materialisierten Sichten
- materialisierten Sichten ↔ materialisierten Sichten



Konsistenzaspekte

- Anwenderdefinierte Aktualitätsanforderungen
 - Zeitlicher Abstand
 - Wertemäßiger Abstand
 - Versionsbezogener Abstand
- Anfragekonsistenz
- Sitzungskonsistenz
- Aktualisierungsgranulat
 - Gesamtes Data-Warehouse
 - Einzelne Sichten
 - Gruppen von Sichten (→ Bsp. Viewgroup Konzept)



Anforderungen

Nebenläufige Aktualisierung:

- möglichst kleine Einschränkung der Anfragebearbeitung durch Aktualisierung

Unterstützung individueller Aktualisierungsstrategien:

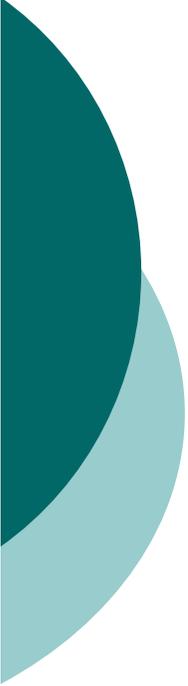
- Anpassbarkeit der einzelnen Aktualisierungsgranulate an unterschiedliche Anwendungsanforderungen

Ziel: Den besten Kompromiss zwischen Leistung und Konsistenz zu finden



Mehrversionen Prinzip

- Erhöhung der Nebenläufigkeit durch mehrere Versionen eines Datenobjektes
 - Anfragen lesen ältere Version, während auf neuer Version aktualisiert wird
- Vorteil: Aktualisierung und Anfragen sind unabhängig
- Nachteil: Zugriffe auf veraltete Objekte möglich
 - (↔ anwenderdefinierte Aktualitätsanforderung)



Gliederung

1. **Materialisierte Sichten**
 - Prinzip und Anwendung
2. **Auswahl zu materialisierender Sichten**
 - Statische vs. Dynamische Auswahl
3. **Aktualisierung**
 - Inkrementelle Aktualisierung
4. **Konsistenz**
 - Aspekte und Konzepte
5. **Zusammenfassung**



Zusammenfassung

- Anfrageauswertung wird stark beschleunigt
 - stellt aber wieder neue Anforderungen und Probleme
 - letztendlich Suche nach dem besten Kompromiss zwischen Leistung und Komplexität
- Entwicklung noch nicht abgeschlossen



Ende

Materialisierte Sichten