

Informationsintegration

Kostenbasierte Optimierung verteilter
Anfragen
- Summary -



Ulf Leser
Wissensmanagement in der
Bioinformatik



Was bisher geschah ...

- Lokale Optimierung in einem DBMS
 - Optimierung von Anfragebäumen; Pushen von Join/Projektion; Benutzen von subsumierenden Anfragen
 - Überschaubar, da kaum *unkontrollierbare* Parameter

Und heute ... ?

- Verteilte Optimierung für Anfragen über mehrere Quellen (DBMS)
 - Problem: Datenquellen
 - können ausfallen,
 - sich überlappen (mehrere Lösungswege!) und
 - haben unterschiedliche Performanz (Berechnung, als auch Latenz-/Übertragungszeiten)

Anfragebearbeitung - Unterschiede

- In zentralisierten DBMS
 - Ziel: Schnelle Antworten
 - Wesentlicher Faktor: IO
 - Heuristik: Zwischenergebnisse verringern
- In verteilten DBMS
 - Ziel: Schnelle Antworten
 - Wesentlicher Faktor: Netzwerk
 - Heuristik: Zwischenergebnisse verringern
 - Ressourcenverbrauch einzelner Knoten wird dabei u.U. aber erhöht

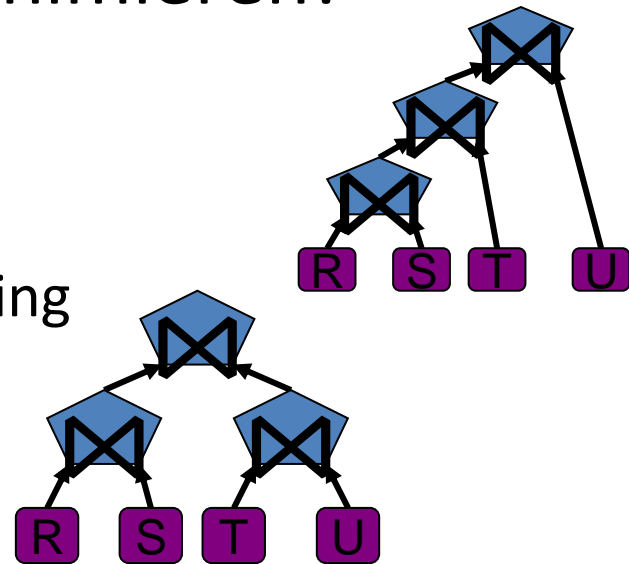
Allgemeine Ansätze zur Optimierung

- Multi Threading/Parallele Datentransfers
- Multicast vs Unicast
- Row blocking (blockweises Sammeln von Tupeln)
- (Result)-Caching
- IDs oder Tupel übertragen?

- Kostenabschätzung über Sampling (künstliche Anfragen) bzw Inline (Historie ausgeführter Anfragen); Regression

Join Order

- Jede globale Anfrage enthält Joins
- Die Reihenfolge der Ausführung der Joins bestimmt wesentlich die Menge an zu übertragenden Daten=>Minimieren!
- Problem: sehr(!) viele Pläne
- Lösung:
 - Heuristiken/Dynamic Programming



Dynamic Programming

- Idee
 - Gegeben sei ein Graph mit gewichteten Kanten
 - Wir wollen den kürzesten Pfad von A nach B finden
 - 1) Berechne alle direkten Kanten zu B
 - 2) Berechne alle Pfade der Länge 2 zu B
 - ...
 - n) Berechne alle Pfade der Länge n zu B
- Für Join order:
 - 1) Berechne besten Join für Paare von Relationen
 - 2) Berechne besten Join für Tripel von Relationen
 - ...
 - n-1) Berechne besten Join für alle n Relationen

Zusammenfassung

- Traffic minimieren
 - Grundproblem: Netzwerk anstatt Festplatte!
 - Join zu Quellen pushen (Es gibt natürlich Gegenbeispiele; abhängig von der Selektivität!)
 - Lokalität der Daten für Joinberechnung ausnutzen: Ort der Joinberechnung ist wichtig!