

# Physischer DB-Entwurf

# Überblick

- Ausgangslage: *Konzeptuelles* und *externes* Schema sind erstellt: ER Modell, Schemaverfeinerung und Definition von Sichten
- Nächster Schritt: *Physischer Entwurf*: Auswahl von Indexen, Clustering, Verfeinerung von konzeptuellem und externen Schemas (wenn notwendig), um die gewünschte Performance zu erzielen:
- Dazu erforderlich Analyse des *Lastprofils*:
  - Die wichtigsten Anfragen und deren Häufigkeit
  - Die wichtigsten Updates und deren Häufigkeit
  - Die benötigte Performance für diese Anfragen und Updates
- Für jede Anfrage im Lastprofil:
  - Auf welche Relationen wird zugegriffen?
  - Welche Attribute werden zurückgegeben?
  - Welche Attribute sind involviert in Selektion/Join Bedingungen? Wie selektiv werden diese Bedingungen wohl sein?
- Für jedes Update im Lastprofil:
  - Welche Attribute sind beteiligt in Selektion/Join Bedingung? Wie selektiv sind diese Bedingungen wahrscheinlich?
  - Typ des Updates (INSERT/DELETE/UPDATE), und die betroffenen Attribute

# Zu treffende Entscheidungen

- Welche Indexe sollten angelegt werden?
  - Welche Relationen sollten Indexe haben?
  - Welche Attribute sollten Suchschlüssel im Index sein?
  - Sollten mehrere Indexe auf einer Relation angelegt werden?
- Für jeden Index: Welche Art von Index sollte es sein?
  - Geclustert oder nicht?
  - Hash- oder Baumbasierter Index
  - Dynamischer oder statischer Index
  - Dicht- oder dünnbesetzter Index
- Sind Änderungen im konzeptuellen Schema erforderlich?
  - Untersuche alternative normalisierte Schemas (es gibt mehrere Möglichkeiten einer Dekomposition in BCNF etc.)
  - Sollten einige Dekompositionsschritte rückgängig gemacht werden, d.h. Umwandlung in eine niedrigere Normalform (*Denormalisierung*)
  - Horizontale Partitionierung
  - Replikation
  - Views

# Auswahl von Indexen

- Ansatz:
  - Untersuche die wichtigsten Queries
  - Untersuche den besten Ausführungsplan mit den vorhandenen Indexen
  - Falls ein besserer Plan möglich ist mit zusätzlichem Index, erzeuge diesen
- Vor dem Erzeugen eines Index muß auch der Einfluß von Updates im Lastprofil berücksichtigt werden
  - Trade-Off (Abwägung):
    - Index beschleunigt Abfragen
    - Index verlangsamt Updates
    - Index braucht zusätzlichen Plattenplatz

# Regeln für Indexauswahl

## 1. Index benötigt?

Indexe so auswählen, daß sie möglichst viele Queries unterstützen (wenn kein Bedarf auf Index verzichten)

## 2. Wahl des Suchschlüssels

Attribute in einer WHERE-Klausel sind Kandidaten für Suchschlüssel eines Index

- Bedingungen mit exakter Wertübereinstimmung (exact match) verlangen Hash-Index
- Wertbereichsbedingungen (range query) verlangen Baum-Index
  - Clustering sinnvoll für Wertbereichs-Anfragen, auch nützlich bei Gleichheits-Anfragen, wenn Duplikate vorhanden sind

## 3. Clustering

Nur ein Index kann pro Relation geclustert werden

- Auswahl entsprechend der wichtigen Queries, die am meisten von diesem Index profitieren können (Kriterium: Häufigkeit, Selektivität)
- Range Queries profitieren am meisten vom Clustering

## Auswahl eines Index (Forts.)

### 4. Mehr-Attribut-Suchschlüssel

- Suchschlüssel aus mehreren Attributen sollten untersucht werden, wenn eine WHERE-Klausel mehrere Bedingungen enthält
- Erlauben Index-Only Ausführungspläne (ohne Zugriff auf die eigentliche Relation) für wichtige Queries
- Wenn Range-Queries erwartet werden: Reihenfolge der Attribute im Suchschlüssel beachten, damit diese den Queries entspricht

### 5. Unterstützung von Join-Bedingungen

- B+ Baum i. allg. gut geeignet weil Unterstützung für Lookups und Range Queries
  - Geclusterter B+ Baum auf Join Spalten gut für Sort Merge Join
- Hash-Index in bestimmten Situationen gut:
  - Unterstützt Index Nested Loop Joins, Suchschlüssel enthält die Join-Spalten, Index auf der inneren Relation

## Beispiel 1

```
SELECT E.ename, D.mgr
FROM Emp E, Dept D
WHERE D.dname='Toy' AND E.dno=D.dno
```

- Hash-Index auf *D.dname* unterstützt 'Toy' Selektion
  - Damit wird Index auf *D.dno* nicht benötigt (weil die Tupel von Departments über den *dname*-Index gelesen werden)
- Hash-Index auf *E.dno* erlaubt es, die matchenden Tupel der inneren Relation Emp für jedes selektierte Tupel der äußeren Relation Dept zu lesen
- Was wäre wenn WHERE enthalten würde: “ ... AND E.age=25” ?
  - Könnten Emp-Tupel lesen mit einem Index auf *E.age*, dann Join mit den Dept-Tupeln, die die *dname* Selektionsbedingung erfüllen. Vergleichbar mit der Strategie, die den *E.dno* Index verwendet
  - Wenn ein *E.age* Index bereits kreiert wurde, gibt es bei dieser Query viel weniger Motivation einen zusätzlichen Index für *E.dno* anzulegen

## Beispiel 2

```
SELECT E.ename, D.mgr
FROM Emp E, Dept D
WHERE E.sal BETWEEN 10000 AND 20000
      AND E.hobby='Stamps' AND E.dno=D.dno
```

- Emp muß die äußere Relation sein
  - Damit ergibt sich ein Hash-Index auf *D.dno*.
- Welcher Index sollte auf Emp kreiert werden?
  - B+ Baum auf *E.sal* ODER ein Index auf *E.hobby* könnte genutzt werden. Nur einer davon benötigt. Die Auswahl hängt von der Selektivität der Bedingungen ab
    - Daumenregel: Gleichheitsanfrage ist selektiver als Wertbereichsanfrage.
- Beide Beispiele zeigen:  
Auswahl der Indexe wird bestimmt durch die Ausführungspläne, die von einem Optimierer für eine Query angelegt werden  
*Verständnis des Optimierers erforderlich!*

## Beispiele für Clustering

- B+ Baum Index auf *E.age* kann genutzt werden, um die qualifizierten Tupel zu erhalten
  - Wie selektiv ist die Bedingung?
  - Ist der Index geclustert?
- Untersuche die GROUP BY Klausel
  - Mit vielen Tupeln, die die Bedingung *E.age* > 10 erfüllen, kann die Verwendung eines *E.age* Index und die Sortierung der erhaltenen Tupel teuer werden
  - Geclusterter *E.dno* Index kann besser sein!
- Lookup-Anfragen und Duplikate:
  - Clustering auf *E.hobby* hilft!

```
SELECT E.dno
FROM Emp E
WHERE E.age>40
```

```
SELECT E.dno, COUNT (*)
FROM Emp E
WHERE E.age>10
GROUP BY E.dno
```

```
SELECT E.dno
FROM Emp E
WHERE E.hobby='Stamps'
```

# Clustering und Joins

```
SELECT E.ename, D.mgr
FROM Emp E, Dept D
WHERE D.dname='Toy' AND E.dno=D.dno
```

- Clustering ist vor allem wichtig, wenn innere Tupel zugegriffen werden bei einem Index Nested Loop Join
  - Innere Relation Emp, Emp.dno ist kein Schlüsselkandidat
  - Index auf *E.dno* sollte geclustert sein (da Lookup auf dno wiederholt aufgerufen wird)
- Annahme, die WHERE-Klausel wäre wie folgt:  
WHERE E.hobby='Stamps' AND E.dno=D.dno
  - Sort Merge Join sinnvoll, falls viele Angestellte Briefmarken sammeln, mit geclustertem Index auf *D.dno* (vermeidet das Sortieren der Abteilungen)
  - Ungeclusterter Index nicht gut, weil alle Tupel gelesen werden (mit 1 I/O pro Tupel)
- **Fazit:** Cluster sind immer dann sinnvoll, wenn viele Tupel zurückgegeben werden (bei Lesen einzelner Tupel kein Unterschied)

## Mehr-Attribut-Indexschlüssel

- Um Emp-Tupel mit der Bedingung  $age=30$  AND  $sal=4000$  zu lesen, wäre ein Index auf  $\langle age, sal \rangle$  besser als ein Index auf  $age$  oder ein Index auf  $sal$ .
  - Solche Indexe heißen auch *komposite* oder *zusammengesetzte* Indexe
  - Wahl des Indexschlüssel orthogonal zur Frage Clustering, dichter oder dünner Index etc.
- Wenn die Bedingung:  $20 < age < 30$  AND  $3000 < sal < 5000$ :
  - Geclusterter Baum-Index auf  $\langle age, sal \rangle$  oder  $\langle sal, age \rangle$  ist am besten
- Wenn die Bedingung:  $age=30$  AND  $3000 < sal < 5000$ :
  - Geclusterter  $\langle age, sal \rangle$  Index viel besser als  $\langle sal, age \rangle$  Index!
- Komposite Indexe sind größer und werden öfter geändert

# Index-Only-Pläne

*Ungeclustert*

*<E.dno>*

```
SELECT D.mgr
FROM Dept D, Emp E
WHERE D.dno=E.dno
```

*<E.dno,E.eid>*

*Baum-Index!*

```
SELECT D.mgr, E.eid
FROM Dept D, Emp E
WHERE D.dno=E.dno
```

*<E.dno>*

```
SELECT E.dno, COUNT(*)
FROM Emp E
GROUP BY E.dno
```

*<E.dno,E.sal>*

*Baum-Index!*

```
SELECT E.dno, MIN(E.sal)
FROM Emp E
GROUP BY E.dno
```

*<E.age,E.sal>*

oder

*<E.sal, E.age>*

*Baum!*

```
SELECT AVG(E.sal)
FROM Emp E
WHERE E.age=25 AND
E.sal BETWEEN 3000 AND 5000
```

- Eine Reihe von Queries kann bearbeitet werden, ohne Zugriff auf die eigentlichen Tupel aus einer oder mehreren Relationen, wenn ein passender Index verfügbar ist.

# Zusammenfassung

- Datenbank-Entwurf besteht aus verschiedenen Phasen:
  - Anforderungsanalyse
  - Konzeptueller Entwurf
  - Schemaverfeinerung
  - Physischer Entwurf
  - Tuning
  - Im allgemeinen sind mehrere Iterationen zwischen diesen Phasen notwendig, um einen Datenbank-Entwurf zu verfeinern.  
Entwurfsentscheidungen in einer Phase haben einen Einfluß auf andere Phasen
  
- Das Verständnis des *Lastprofils* der Anwendung und der Performance-Ziele ist wesentlich für die Entwicklung eines guten Entwurfs:
  - Was sind die wichtigsten Anfragen und Updates?
  - Welche Relationen und Attribute sind beteiligt?

## Zusammenfassung (Forts.)

- Indexe müssen eingerichtet werden, um wichtige Anfragen (und auch manche Updates) zu beschleunigen
  - Pflege des Index schafft Overhead bei Updates auf Schlüsselfeldern
  - Wähle Indexe, die viele Anfragen unterstützen wenn möglich
  - Baue Indexe, um Index-Only-Strategien zu unterstützen
  - Clustering ist wichtige Entscheidung: nur ein Index kann auf einer Relation geclustert werden
  - Ordnung der Felder in einem zusammengesetzten Index kann wichtig sein
- Statische Indexe müssen periodisch reorganisiert werden (z.B. bei zu vielen Überlaufseiten)
- Statistiken müssen periodisch aktualisiert werden