

# Indexe

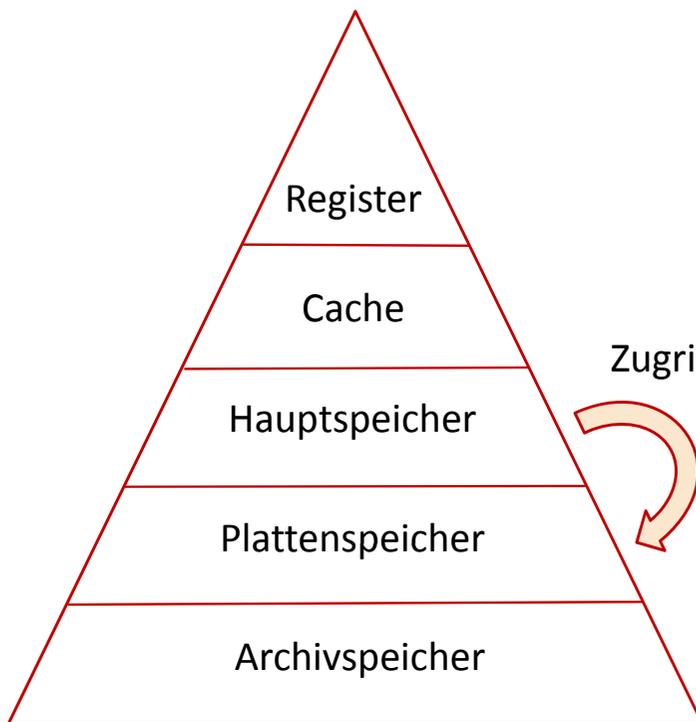
---

DAS DYNAMISCHE INHALTSVERZEICHNIS EINER DATENBANK



# Speicherhierarchie

---



Problem: Zugriffslücke (Zeit, mechanisch)

Ziel: schneller Zugriff und Transfer nur der Daten, die wirklich gebraucht werden (kleines Datenvolumen)

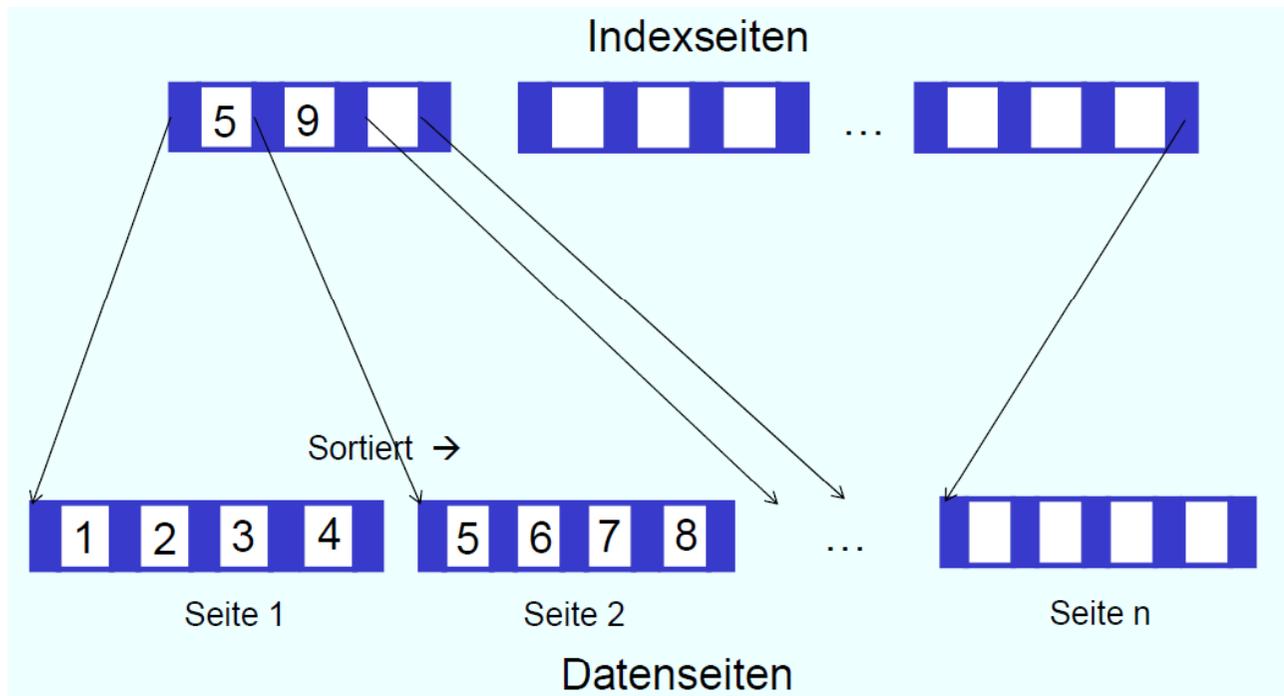
Zwei Ansätze:

Hierarchisch → Bäume

Partitionierung → Hashing

# Hierarchische Indexstrukturen - ISAM

ISAM: Indexseiten und Datenseiten

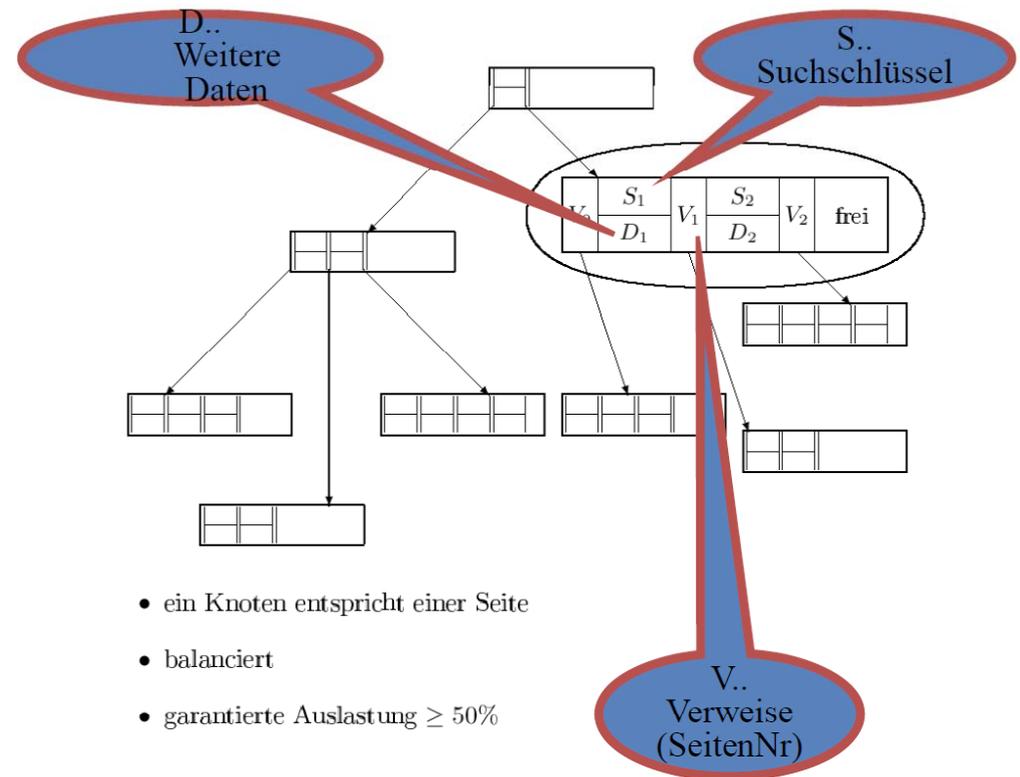


# Hierarchische Indexstrukturen – B-Bäume

ISAM



B-Bäume: Erstellung von Indexseiten für Indexseiten -> stärkere Untergliederung durch Knoten -> Zugriff schneller



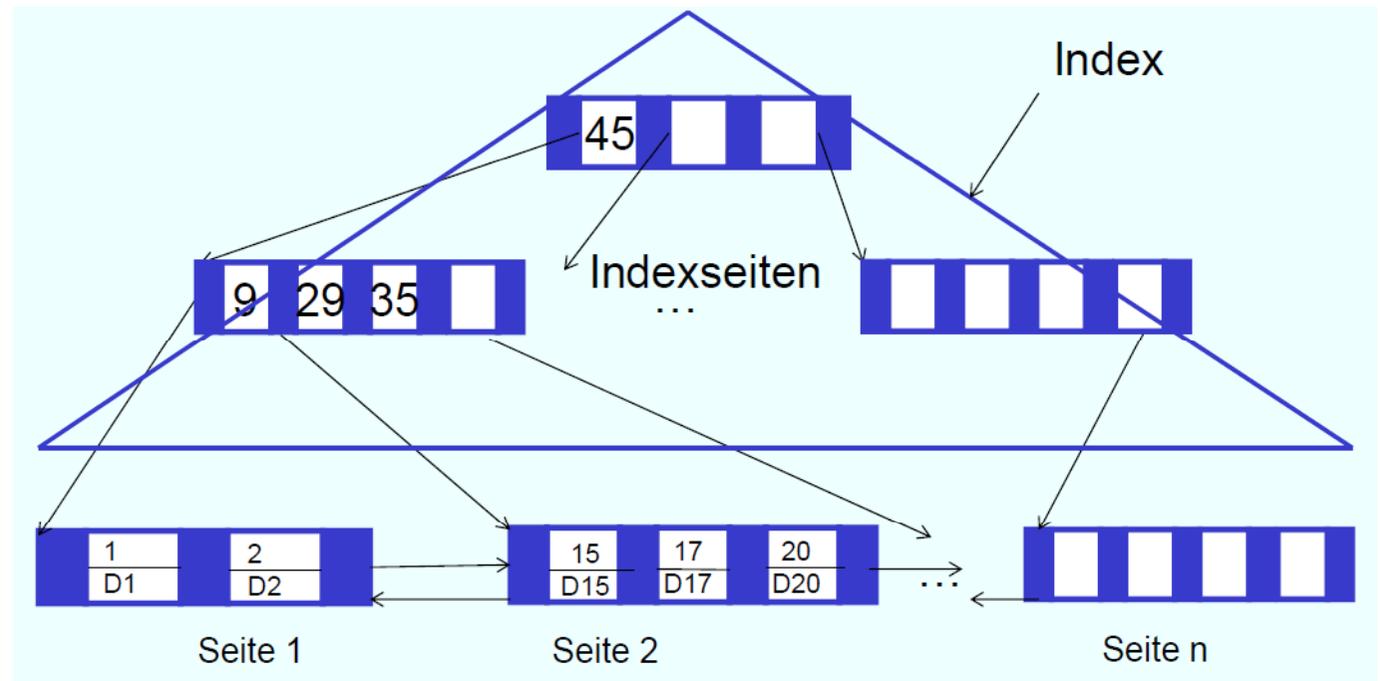
# Hierarchische Indexstrukturen – B+ Bäume

B-Bäume



B+ -Bäume:

Daten nur in den Blattknoten



# Hierarchische Indexstrukturen

---

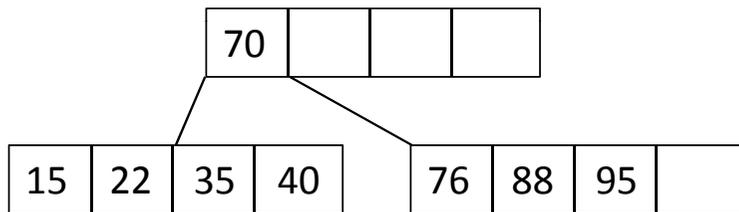
```
CREATE [UNIQUE] INDEX index_name  
ON table_name (column_name1 [, column_name2, ...])
```

Beispiel:

```
CREATE INDEX full_name  
ON Person (Name, Vorname)
```

# Beispiel Index einfügen

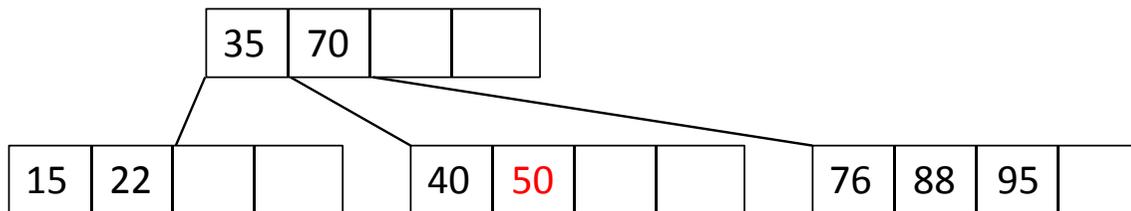
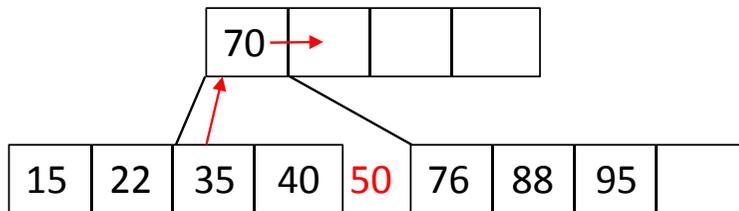
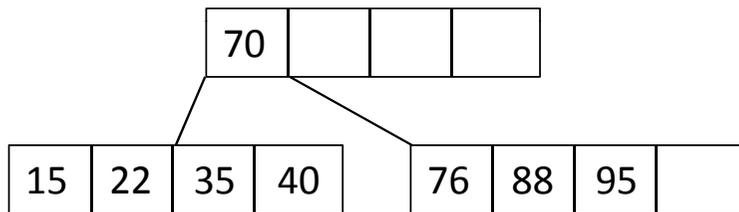
---



Grad 2  
50 ?

# Beispiel Index einfügen

---



# Partitionierung - Hashing

---

Speicherung von Tupeln in festgelegten Speicherbereich

Optimale Hashfunktion gibt es nicht (Kollision)

+ einfache Implementierung

- Kollisionsbehandlung notwendig
  - Vorreservierung des Speicherplatzes
  - nicht dynamisch
  - nur Punktanfragen (keine Bereiche)
- 