Wide Column Stores

Felix Bruckner Mannheim, 15.06.2012

Agenda

- Einführung
 - Motivation
 - Grundlagen NoSQL
- Grundlagen Wide Column Stores
 - Anwendungsfälle
 - Datenmodell
 - Technik
 - Wide Column Stores & Cloud Computing
- API & Queries
- Anwendungsbeispiel

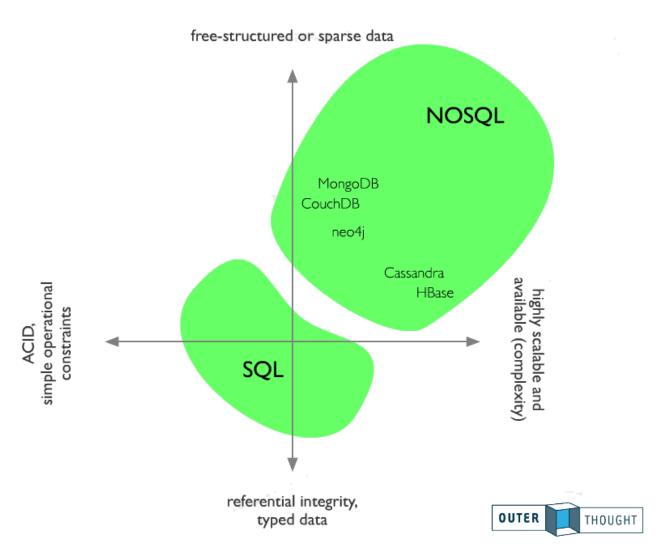
Einleitung – Motivation

- Das Datenaufkommen in allen Bereichen steigt stetig
 - Web 2.0 ("User created content") wird immer wichtiger
- Relationale Datenbanken skalieren schlecht
 - Vorallem in bei hoher Schreiblast (Disk I/O)

Einleitung – Motivation

- Wie geht man mit den sich ändernden Rahmenbedingungen um?
 - Einsatz verteilter Datenbanken
 - Auflockerung der "relationalen Denkweise"
 - ACID-Konformität sekundär für einige Anwendungsgebiete:
 - Beispiele: Datei-Uploads von Benutzern, Messdaten oder Logdaten

NoSQL vs SQL



Definition

Wide Column Store

"a sparse, distributed multi-dimensional sorted map"

Google Bigtable Paper (Kap 2: Data Model), ACM 2006

Google

2006

BigTable

BigTable:

- Entwickelt von Google
- Beschrieben 2006 in einem Paper
- Besteht aus zwei Teilen:
 - Verteiltes Dateisystem (GFS)
 - Verteilte Datenbank auf GFS
- Proprietär



BigTable

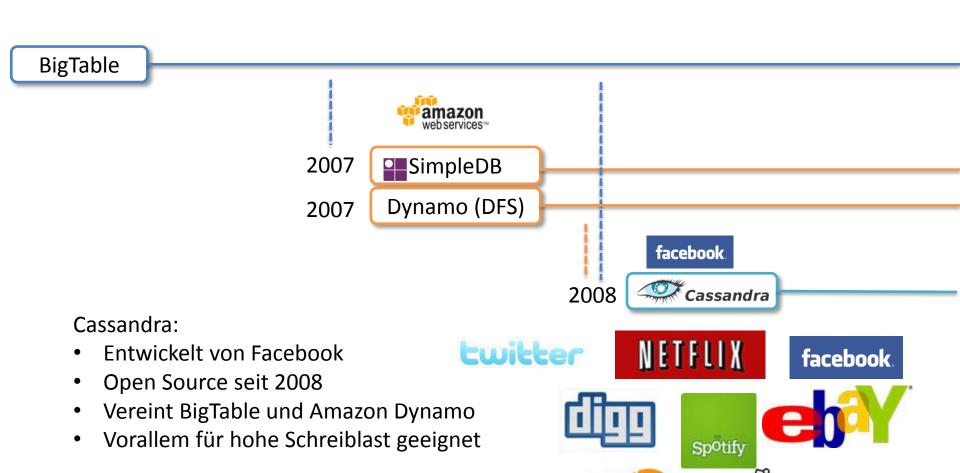


SimpleDB:

- Entwickelt von Amazon
- Verteilte Datenbank
- Proprietär

Dynamo:

- Verteiltes Dateisystem
- P2P-Prinzip für Ausfallsicherheit
- Hochskalierbar
- Backend für alle Amazon-Webseiten
- Seit 2012: DynamoDB verfügbar
 - DFS mit Datenbank on top
- Proprietär



SOUNDCLOUD

BigTable amazon webservices** **≅**SimpleDB Dynamo (DFS) facebook. **Cassandra HBase** 2008 **HYPERTABLE** INC Open Source BigTable Klone 2009 HyperTable

Anwendungsfälle

- Speicherung sehr großer Datenmengen (> 1 Petabyte)
- Auswertung von Webstatistiken (Werbung)
- Echtzeit-Verarbeitung großer Datenmengen
- Hohe Schreiblast (> 1 Mio / Sekunde)
- Komplexe Abfragen über große Datenmengen
- Social Media Analysen

Anforderungen

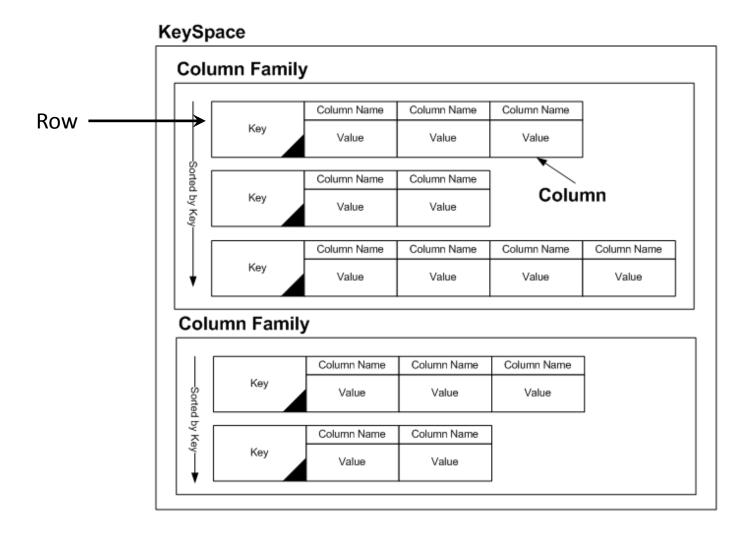
"[...]even if disks are failing, network routes are flapping, or data centers are being destroyed by tornados."

"[…]selbst wenn Festplatten versagen, Netzwerkverbindungen verrückt spielen oder Rechenzentren von Tornados zerstört werden."

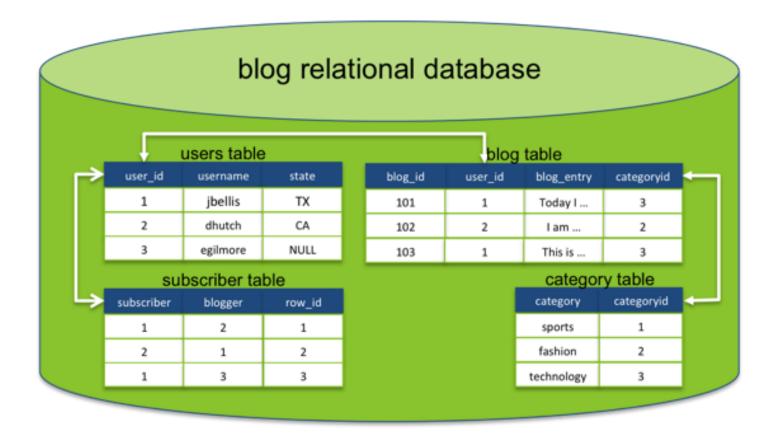
- Werner Vogels, Amazon.com: Amazon's Dynamo

- Skalierbarkeit
- Hochverfügbarkeit
- Ausfallsicherheit

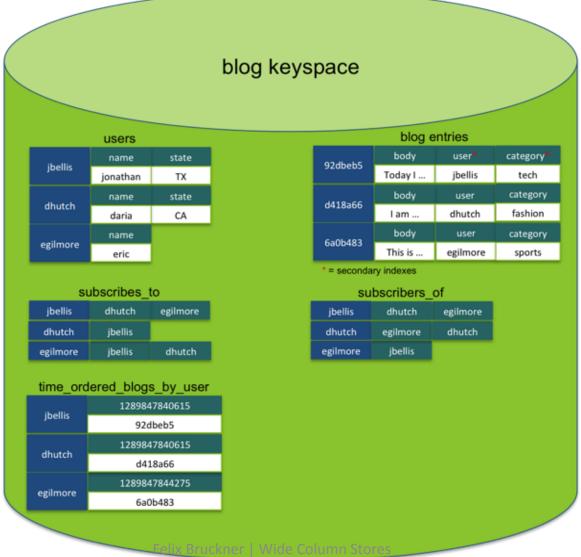
Datenmodell



Datemodell - Beispiel



Datemodell - Beispiel



Datenmodell

- Zeile (Row) mit Schlüssel
- Beliebige Anzahl Spalten pro Zeile
 - Spalte besteht aus: Key, Value, Timestamp
- Zeilen werden in "Column Families" zusammengefasst
- Column Families werden in Keyspaces zusammengefasst
- Denomarlisierung relationaler Daten
- Zeilen wachsen stetig in der Breite
 - Tendenz: Eher viele Spalten, dafür weniger Zeilen

Aufbau (Cassandra)

Beispiel: Cassandra

Peer-to-Peer "Core Layer " (Messaging, Replikation, Ausfallerkennung)

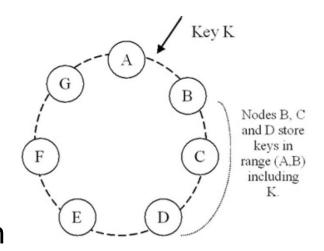
Verteiltes Dateisystem (CassandraFS)

Commit Logs, Memtable, SSTables, Indizes

API, Monitoring, Admin tools

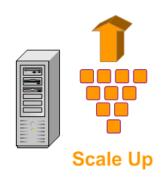
Aufbau (Cassandra)

- Knoten sind in einem logischen Ring angeordnet
- P2P-Protokoll (Gossip)
 - Kommunikation unter den Knoten
 - Ausfallbenachrichtigungen
- Redundanz
 - Redundanz durch Replikation
 - Mehr Festplattenspeicher für Daten
 - Kein RAID nötig
- Ausfallsicherheit
 - alle Knoten gleichberechtigt (keine Masterserver)



Skalierbarkeit

- Verteilte Datenbanken skalieren horizontal
- Standardhardware anstelle teurer Datenbank-Rechner

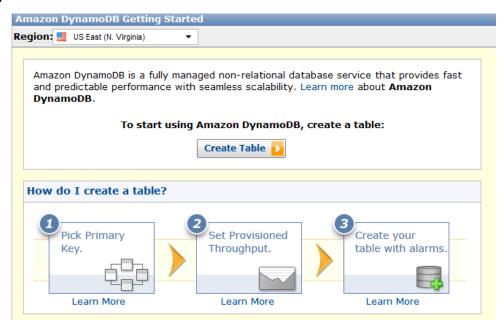


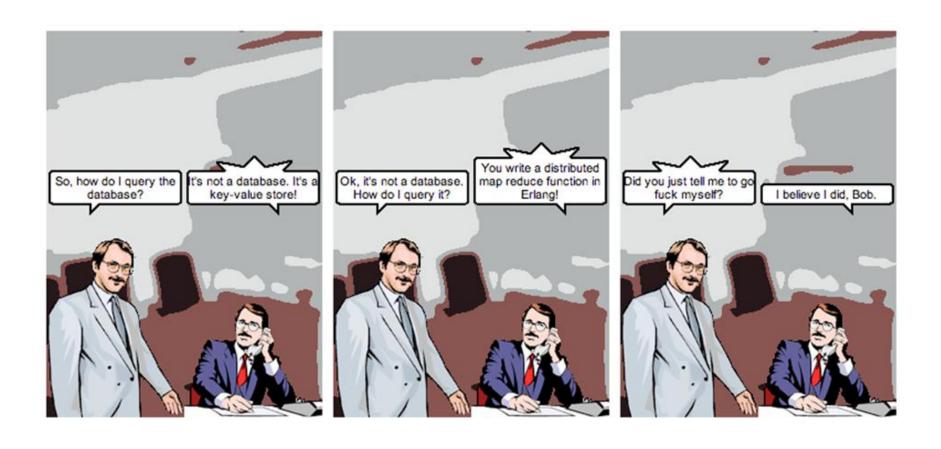


- Hinzufügen von Knoten ist denkbar einfach
 - Integration in logischen Ring mithilfe von Token

Wide Column Stores & Cloud

- Vorteil: Wide Column Stores sind skalierbar "on demand"
- Bsp. DynamoDB von Amazon WS





API

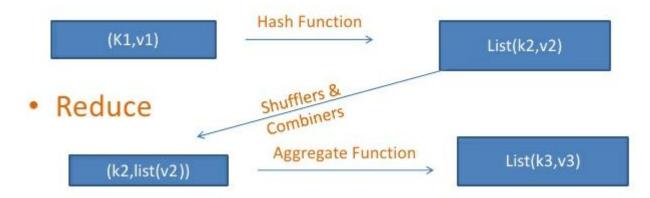
- Datenzugriff & Manipulation
 - API (Java, C++, ...)
 - Binärprotokoll/RPC (Thrift, Protocol Buffers)
 - High-Level API Wrapper (Astyanax / Hector)
- Beschränkter Funktionsumfang
 - Keine Joins
 - Keine Aggregationen
- Wenn Abfragesprache vorhanden:
 - Nicht standarisert
 - Stellt nur ein Subset aus SQL dar
 - Ändert sich bei teilweise bei neuen Releases

Queries – Cassandra Insert (Java)

```
TTransport tr = new TFramedTransport(new TSocket("localhost", 9160));
                                                                                                              NOSQL
TProtocol proto = new TBinaryProtocol(tr);
Cassandra.Client client = new Cassandra.Client(proto);
String keyspace = "Keyspace1";
client.set keyspace(keyspace);
//record id
String key user id = "1";
String columnFamily = "Standard1";
// insert data
long timestamp = System.currentTimeMillis();
Random r = new Random(timestamp);
Column nameColumn = new Column(ByteBuffer.wrap("name".getBytes()));
nameColumn.setValue(Long.toHexString(r.nextLong()).getBytes());
nameColumn.setTimestamp(timestamp);
Column ageColumn = new Column(ByteBuffer.wrap("age".getBytes()));
                                                                                                 Y U NO HAVE GOOD API
ageColumn.setValue(Long.toHexString(r.nextLong()).getBytes());
ageColumn.setTimestamp(timestamp);
ColumnParent columnParent = new ColumnParent(columnFamily);
client.insert(ByteBuffer.wrap(key_user_id.getBytes()), columnParent,nameColumn,ConsistencyLevel.ALL);
client.insert(ByteBuffer.wrap(key user id.getBytes()), columnParent,ageColumn,ConsistencyLevel.ALL);
//Gets column by key
SlicePredicate predicate = new SlicePredicate();
predicate.setSlice range(new SliceRange(ByteBuffer.wrap(new byte[0]), ByteBuffer.wrap(new byte[0]), false, 100));
List<ColumnOrSuperColumn> columnsByKey = client.get slice(ByteBuffer.wrap(key user id.getBytes()), columnParent, predicate, ConsistencyLevel.ALL);
System.out.println(columnsByKey);
//Get all keys
KevRange kevRange = new KevRange(100);
keyRange.setStart key(new byte[0]);
keyRange.setEnd key(new byte[0]);
List<KeySlice> keySlice> client.get range slices(columnParent, predicate, keyRange, ConsistencyLevel.ONE);
System.out.println(keySlices.size());
System.out.println(keySlices);
for (KeySlice ks : keySlices) {
       System.out.println(new String(ks.getKey()));
tr.close();
```

Einschub: Map/Reduce

- Parallele Abarbeitung eines Problems (Anfrage)
 - Problem muss zerlegbar sein ("Splits" von ~64MB)
 - Mapper: Filtert & Transformiert Splits
 - Reducer: Aggregiert Mapper-Ausgabe
 - Map



Einschub: Hive

- Map/Reduce:
 - Queries bzw. Jobs werden programmiert
 - APIs für Java, C++, Erlang, u.v.m
- Hive:

abstrahiert Map/Reduce Jobs mithilfe einer Querysprache (HiveQL):

```
SELECT pv.*, u.gender, u.age, f.friends
FROM page_view pv

JOIN user u ON (pv.userid = u.id)

JOIN friend_list f ON (u.id = f.uid)

WHERE pv.date = '2008-03-03';
```

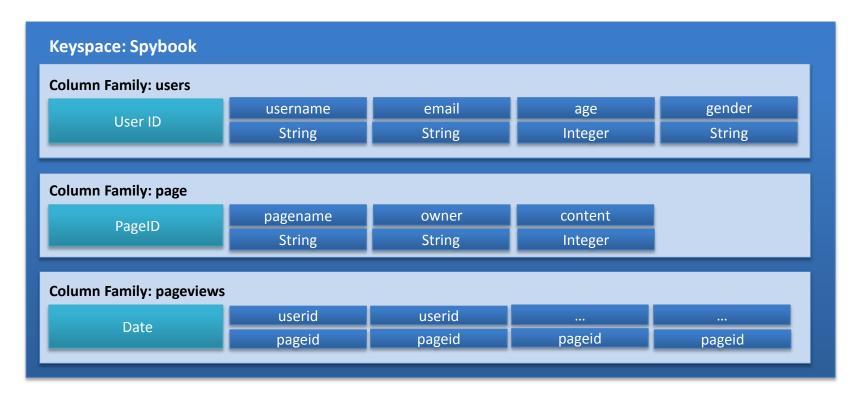
```
A CONTRACTOR OF THE PROPERTY O
```

Anwendungsbeispiel

- Cassandra-Datenbank
 - Kleines Subset aus Facebook nachbauen (spybook)
 - Benutzer
 - Pages
 - Pageviews
- Map/Reduce Job:
 - Demographische Analyse über Pageviews
 - Abfrage wird mit Hive gestellt

Anwendungsbeispiel

Datenmodell:

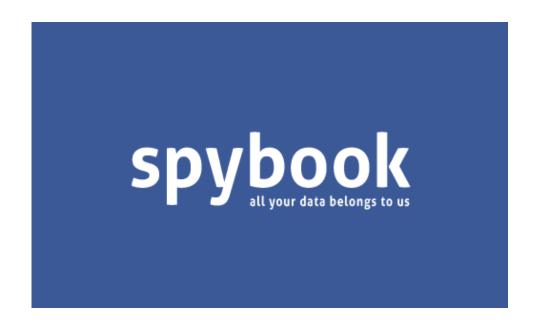


Anwendungsbeispiel

Vorgehen:

- Daten mit Java-Tool generiert
 - 3000 Benutzer
 - 100.000 Pageviews auf 10 Seiten
- Daten werden in Cassandra geschrieben
- Mapping von Cassandra nach Hive
- Abfrage ausführen (Map/Reduce)

Live Demo



Anwendungsbeispiel: Infrastruktur

Amazon Web Service	Open-Source Substitut
Amazon EC2	(lokal: Virtual Box)
Amazon DynamoDB	Cassandra
Amazon S3 / Dynamo	Hadoop / CassandraFS
Amazon ElasticMapReduce	Hadoop mit Hive

Vielen Dank für die Aufmerksamkeit. Fragen?

Quellen & Links

- http://www.slideshare.net/royans/facebooks-petabytescale-data-warehouse-using-hive-and-hadoop
- http://www.slideshare.net/hurrycane/nosql-in-the-contextof-social-web-4348152
- http://en.wikipedia.org/wiki/CAP_theorem
- http://de.wikipedia.org/wiki/MapReduce
- Papers:
 - BigTable:
 http://static.googleusercontent.com/external content/untruste
 d dlcp/research.google.com/de//archive/bigtable-osdi06.pdf
 - Dynamo: http://w.lifeisagraph.com/p2p/dynamo.pdf