Big-Data-Technologien

Kapitel 9: NoSQL – Key-Value-Stores

Hochschule Trier Prof. Dr. Christoph Schmitz

Key-Value-Stores

 Schlüsseln (Keys) werden Werte (Values) zugeordnet

```
kd123 \rightarrow "Sabine Mayer" kd245 \rightarrow "Peter Müller" kd654 \rightarrow "Anna Schmidt"
```

Analogien:

- Maps (Dictionaries, assoziative Arrays)
- Hash-Tabellen, Suchbäume
- RDBMS: Relation mit Primärschlüssel

Key-Value-Stores

Werte können strukturiert sein:

```
kd123 → ("Sabine Mayer", w, 34)
kd245 → ("Peter Müller", m, 49)
kd654 → ("Anna Schmidt", w, 72)
```

Notfalls (de)serialisieren in der Anwendung

Key-Value-Stores

Schlüssel können strukturiert sein:

```
(kd123, 1) → ("Finkenweg 34", "Konz")
(kd123, 2) → ("Packstation 114", "Konz")
```

... oder alternativ:

```
kd123 \rightarrow [("Finkenweg 34", "Konz"), ("Packstation 114", "Konz")]
```

Haben wir das nicht schon?

Java java.util.HashMap Serverdienst? Persistenz? Skalierbarkeit? Verteilung? Benutzerverwaltung?

RDBMS

```
CREATE TABLE kv (
    key CHAR(10)
    PRIMARY KEY,
    value VARCHAR(200)
)
```

- Durchsatz?
- Latenz?
- Skalierbarkeit?
- Verteilung?

Was bieten Key-Value-Stores?

- Hoher Durchsatz bei geringer Latenz
- Persistenz
- Skalierbarkeit durch Verteilung
- Anfrage-Schnittstellen
 - Netzwerkdienst
 - APIs für Programmiersprachen

Key-Value-Store: redis

- "Remote Dictionary Server"
- Key-Value-Store im Hauptspeicher
- extrem leistungsfähig
- sehr schlank, implementiert in C
- single-threaded
- Persistenz über Snapshots und/oder Log
- Zahlreiche Operationen und Datenstrukturen
- Einfache textbasierte Schnittstelle

7

Beispielsitzung

Redis ist *schnell*

```
$ ./redis-benchmark
===== GFT =====
100000 requests completed in 0.86 seconds
50 parallel clients
3 bytes payload
keep alive: 1
99.08% <= 1 milliseconds
99.64% <= 2 milliseconds
99.79% <= 3 milliseconds
99.83% <= 4 milliseconds
99.95% <= 6 milliseconds
                                 ... pro Kern!
100.00% <= 6 milliseconds
116959.06 requests per second
```

Weitere Operationen

- Datenstrukturen f

 ür Werte
 - Listen (→ Stacks, FIFOs, ...)
 - (Sortierte) Mengen (→ Priority Queues)
 - Hashes
 - Geo-Koordinaten
 - Zähler
 - Bitvektoren
- Time-to-Live: automatisches Herausaltern
- Multi-Operationen
- Iteratoren für Schlüssel, Listen, Mengen, ...
- Publish-Subscribe



Zähler

```
> GET counter
> INCR counter
> INCR counter
> GET counter
> GET counter
> GET counter
> INCRBY counter 17 (integer) 19
```

Listen-Operationen

```
(nil)
> GET L
                  (integer) 1
> RPUSH L 3
 RPUSH L 5
                  (integer) 2
  RPUSH L 7
                  (integer) 3
                    (integer) 3
 LLEN L
> LRANGE L 0 -1
                       "3"
                                     L \rightarrow [3, 5, 7]
                       "5"
                       "7"
                    "3"
 ITNDFX I 1
                    (error) WRONGTYPE
> GET L
                    "3"
> LPOP L
                    "5"
> LPOP L
                    (integer) 1
 LLEN
                    "7"
> LPOP L
                    (nil)
> LPOP L
```

Mengen-Operationen

"64"

```
> SADD M 12
                  (integer) 1
> SADD M
                  (integer) 1
         18
                  (integer) 1
> SADD M 64
> SCARD M
                  (integer) 3
 SADD M 17
                  (integer) 1
                  (integer)
> SCARD M
  SADD M 12
                  (integer)
> SCARD M
                  (integer) 4
> SSCAN M 0
                     "0"
                         "18"
```

 $M \rightarrow \{12, 17, 18, 64\}$

Sortierte Mengen/Priority Queues

```
> ZINCRBY prioqueue 1 alice "1"
> ZINCRBY prioqueue 3 bob "3"
> ZINCRBY prioqueue 2 charlie "2"
> ZINCRBY prioqueue 4 alice "5"
```

> ZREVRANGE prioqueue 0 -1 WITHSCORES

```
    "alice"
    "5"
    "bob"
    "3"
    "charlie"
    "2"
```

Bitvektoren

 Beispiel: Wie viele User besuchen sowohl page1 als auch page2?

```
> BITFIELD page1 SET u1 4711 1 (integer)
> BITFIELD page1 SET u1 4715 1 (integer) 0
 BITFIELD page1 SET u1 4713 1 (integer) 0
 BITFIELD page2 SET u1 4713 1 (integer) 0
 BITFIELD page2 SET u1 4715 1
                                (integer)
> BITOP AND 1and2 page1 page2
                                (integer)
                                          590
> BITCOUNT 1and2
                     Count-Distinct-Problem
                            gelöst!
          4713
           4715
```

page2

page1

Publish-Subscribe

```
> subscribe sports politics
Reading messages...
  "subscribe"
  "sports"
                               > subscribe sports cinema
  (integer) 1
                                Reading messages...
  "subscribe"
                                1) "subscribe"
   "politics"
                                  "sports"
  (integer) 2
                                3) (integer) 1
   "message"
                                  "subscribe"
   "sports"
                                  "cinema"
   "warriors-cavaliers 112:98"
                                  (integer) 2
                                1) "message"
                                2) "sports"
                                3) "warriors-cavaliers 112:98"
```

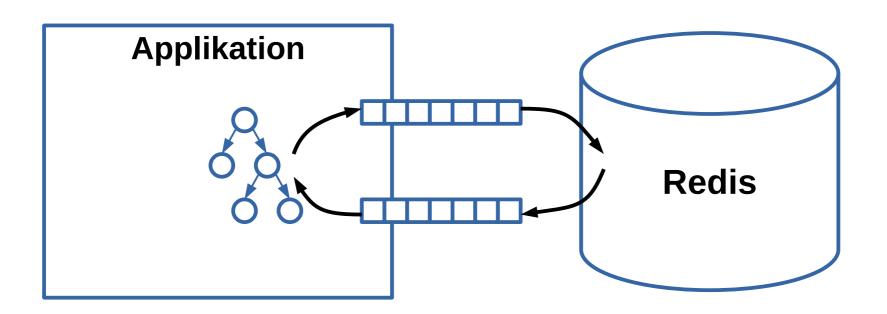
```
> publish sports "warriors-cavaliers 112:98"
(integer) 1
```

Time-To-Live

```
> SETEX name 10 wert OK
> GET name "wert"
(... 10 Sekunden später...)
> GET name (nil)
```

Und wo ist der Haken?

- Strukturierte Datentypen sehr speicherintensiv
- Eventuell applikationsseitig serialisieren



Schnittstellen: Python

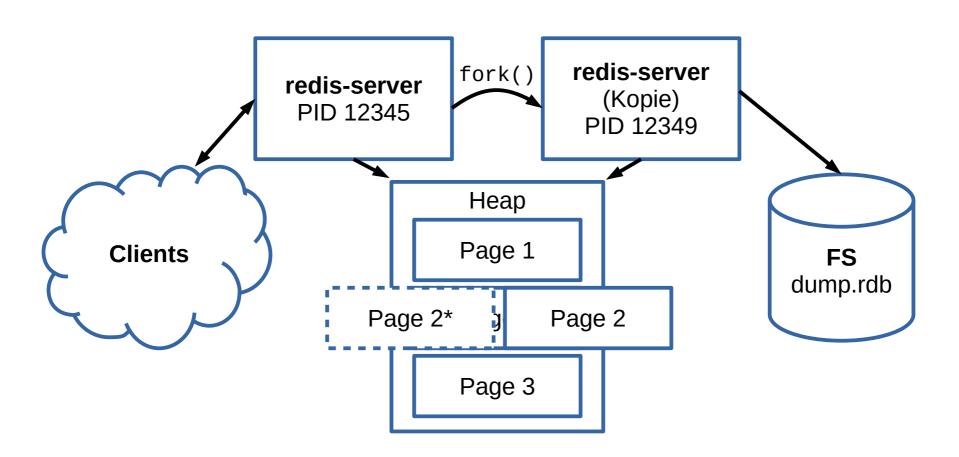
```
import redis
r = redis.Redis("localhost", 6379)
r.set("foo", "bar")
print r.get("bla")
# None
print r.get("foo")
# bar
r.sadd("myset", "foo", "bar", "baz")
print r.sscan("myset")
# (0L, ['baz', 'bar', 'foo'])
```

Schnittstellen: Java

```
try (Jedis jedis = new Jedis("localhost", 6379)) {
    jedis.set("foo", "bar");
    System.out.println(jedis.get("bla"));
    // null
    System.out.println(jedis.get("foo"));
    // bar
    jedis.sadd("myset", "foo", "bar", "baz");
    System.out.println(
        jedis.sscan("myset", "0").getResult());
    // [baz, bar, foo]
```

Persistenz durch Snapshots

Snapshots durch Unix-Funktion fork



Persistenz durch Snapshots

4662:M * The server is now ready to accept connections

```
on port 6379

$ ./redis-cli
127.0.0.1:6379> BGSAVE
Background saving started

4662:M * Background saving started by pid 4693
4693:C * DB saved on disk
4693:C * RDB: 6 MB of memory used by copy-on-write
4662:M * Background saving terminated with success
```

\$./redis-server

Persistenz durch Redo-Log ("Append-Only File")

- Protokolliert jede Operation auf Platte
- "Append-Only" → nur sequentielles Schreiben

- Replay beim Systemstart
- Kann periodisch gekürzt werden

Scripting

- Skripte in der Datenbank (vgl. Stored Procedures)
- Lua 5.1 + Bibliotheken (JSON, struct/msgpack, bitop)
- Aufruf:

EVAL script numkeys key [key ...] arg [arg ...]

Schlüssel in beliebige der Datenbank Argumente

> EVAL "return 10 + 2" 0 (integer) 12

Scripting: Beispiel

```
EVAL script numkeys key [key ...] arg [arg ...]
> EVAL "local i = tonumber(ARGV[1]);
  local res
  while (i > 0) do
     res = redis.call('lpush', KEYS[1], math.random())
     i = i-1
  end
  return res" 1 random list 10
(integer) 10
> LRANGE random list 0 -1
1) "0.74509509873813717"
2) "0.87390407681181281"
10) "0.1708280361121651"
```

Script Cache

- Skripte vorkompilieren
- > SCRIPT LOAD "return 10 + 2"
 "e62cdffd393e1eed0202b8af004fb57ff17e2dd2"
- Kompiliertes Skript ausführen
- > EVALSHA e62cdffd393e1eed0202b8af004fb57ff17e2dd2 0
 (integer) 12
- Weitere Operationen: DEBUG, FLUSH, KILL, ...

Transaktionen

Zur Erinnerung: Transaktionen sind klassisch

A atomar

C konsistenzerhaltend

isoliert

D dauerhaft

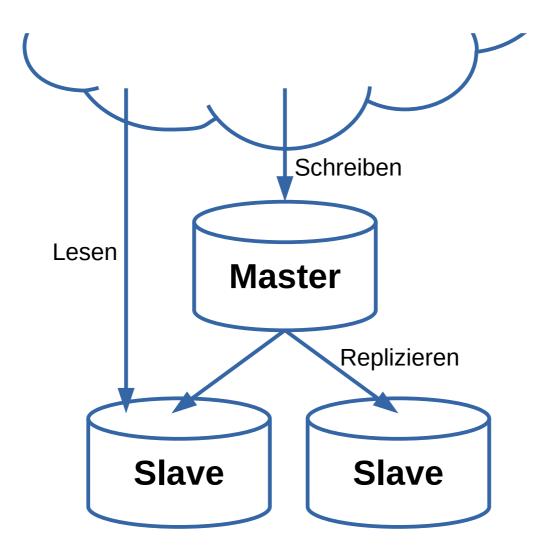
- Hier also nur: atomar, isoliert
- Zur Erinnerung (II): Redis ist single-threaded!

Transaktionen

- Atomares Zusammenfassen mehrerer Kommandos
- Isolieren voneinander
- Kein Rollback!

- Variante 1: MULTI → Kommandos bündeln
- Variante 2: EXEC → Skripte

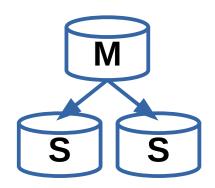
Replikation (Master/Slave)



Warum Replikation?

Master entlasten

Lesen nur vom Slave



Verfügbarkeit

Slave wird beim Ausfall "befördert"

Backup

- Master beantwortet Anfrage
- Slave schreibt Sicherheitskopie

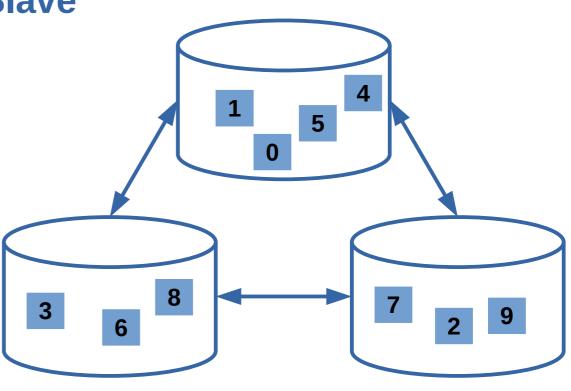
Clustering

"a pragmatic approach to distribution"

Grundidee: Sharding des Schlüsselraums

shard = hash(key) % n

- "Gossiping": ständiger Austausch von Statusinformationen
- Kombiniert mit Master/Slave
 - → Redundanz
- Mehrere Prozesse pro Knoten



Clustering – Dummer Client

```
Client → node_a: GET foo
node_a → Client: -MOVED 8 node_b:6379

Client → node_b: GET foo
node_b → Client: "bar"

"-MOVED 8 ...":
```

- Key "foo" ist in Shard 8
- Shard 8 liegt auf node b

Clustering – Schlauer Client

> CLUSTER SLOTS

```
1) 1) (integer) 0
2) (integer) 4095
3) 1) "127.0.0.1"
2) (integer) 7000
4) 1) "127.0.0.1"
2) (integer) 7004
2) ...
```

→ direkt den richtigen Knoten fragen

Shard 2

Redis Cluster – Pro und Kontra

- Schlanke Lösung
- Unterstützung bei Ausfällen
- Unterstützung für Resharding

- X Client sieht viele
 Details
- X Keine starkenGarantien
- X Nicht alleKommandosmöglich

Sicherheit?

"Redis is designed to be accessed by trusted clients inside trusted environments."

- Perimeter Security
 - Ports auf Netzwerkebene schützen
- Einfache Authentifizierung per Passwort
- Abschalten von Kommandos möglich (z. B. CONFIG)
- Keine Autorisierung über Rollen, Rechte, ...
- Keine Verschlüsselung

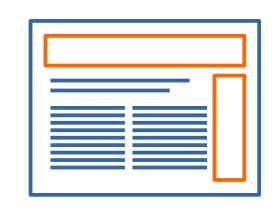
Ist das Big Data?

Ist eine Hauptspeicherdatenbank Big Data?

- Velocity ✓
- Variety ✓
- Volume ?

Ist das Big Data? Fallbeispiel

 Ausliefern von Benutzer-Profilen für Online-Werbung



- Anforderungen
 - 200 Mio. User-IDs
 - Profilgröße ca. 1 kB pro User
 - Latenz 1-2 ms
 - bis 40.000 Abrufe/s, 800 Mio. am Tag

Fallbeispiel: Architektur **Load Balancer** Webservice (JEE) Webservice (JEE) Webservice (JEE) **Redis Redis Redis** Redis ca. 10 Knoten 96 GB RAM/Knoten Replikation x 3

Profilupdates kafka

Profilbeladung



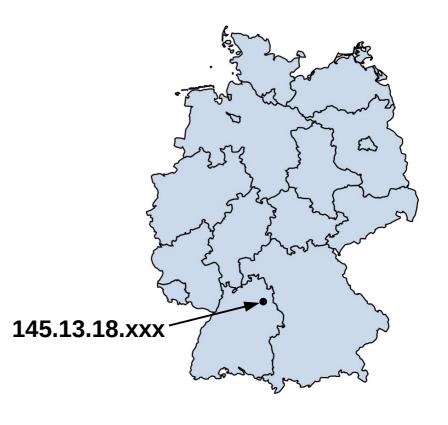
Weitere Anwendungsfälle

Aktuelle Informationen

- Wer ist gerade online?
- die aktuellsten Nachrichten
- die letzten *n* Tweets

Lookup-Tabellen

- Geo-IP-Auflösung
- Auslieferungssysteme



Weitere Anwendungsfälle

Caching

- Session Cache für Webapplikationen
- Konfigurationsdatenbank

Queueing und Publish/Subscribe

- Message Queue
- Börsenticker
- Chat

Weitere Anwendungsfälle

- Zähler und Statistiken
 - Monitoring
 - Web-Traffic
- Echtzeit-Analysen
 - Fraud Detection
 - Top-k-Probleme

Fazit

Key-Value-Stores

- Zuordnung von Werten zu Schlüsseln
- im Allgemeinen sehr schnell
- strukturierte Werte
- (strukturierte Schlüssel)

Anwendungsfälle

- Auslieferungsdienste
- Transiente Daten (Zähler, Statistiken)
- Unterstützende Dienste (Caching, Queueing)

Fazit Redis

- Hauptspeicherbasiert
- Extrem schnell, geringe Latenz
- Reichhaltige Operationen
- Viele Datenstrukturen möglich
 - FIFO, Stack, Mengen, Hashes
 - Pub-Sub
 - Queues
- Scripting und Transaktionen
- Verteilung möglich
- Schwache Sicherheitsmaßnahmen

Weitere Ressourcen

