

从用户系统设计中学习数据库与缓存 Design User System - Database & Cache

课程版本: v6.0 主讲人: 东邪



扫描二维码关注微信/微博 获取最新面试题及权威解答

微信: ninechapter

微博: http://www.weibo.com/ninechapter

知乎: http://zhuanlan.zhihu.com/jiuzhang

官网: http://www.jiuzhang.com

本章课程大纲



- 使用 4S 分析法分析用户系统
- 缓存是什么 Cache
- 缓存和数据库如何配合 Cache & Database
- 登陆系统如何做 Authentication Service
- 好友关系的存储与查询 Friendship Service
- 以 Cassandra 为例了解 NoSQL 型数据库
- · 关系型与非关系型数据库的适用场景比较 SQL vs NoSQL
- 拓展真题:
 - NoSQL 单向好友关系
 - 如何按照 email / username / phone / id 同时检索 User
 - 共同好友查询
 - Linkedin 六度好友关系·



Design User System

实现功能包括注册、登录、用户信息查询 好友关系存储

4S - Scenario, Service, Storage, Scale



- Scenario 场景
 - 注册、登录、查询、用户信息修改
 - 哪个需求量最大?
 - 支持 100M DAU
 - 注册, 登录, 信息修改 QPS 约
 - 100M * 0.1 / 86400 ~ 100
 - 0.1 = 平均每个用户每天登录+注册+信息修改
 - Peak = 100 * 3 = 300
 - · 查询的QPS 约
 - 100 M * 100 / 86400 ~ 100k
 - 100 = 平均每个用户每天与查询用户信息相关的操作次数(查看好友, 发信息, 更新消息主页)
 - Peak = 100k * 3 = 300 k
- Service 服务
 - 一个 AuthenticationService 负责登录注册
 - 一个 UserService 负责用户信息存储与查询
 - 一个 FriendshipService 负责好友关系存储



QPS 与系统设计的关系

为什么要分析 QPS? QPS 的大小决定了数据存储系统的选择

4S - Storage: QPS 与 常用数据存储系统



- MySQL / PosgreSQL 等 SQL 数据库的性能
 - 约 1k QPS 这个级别
- MongoDB / Cassandra 等 硬盘型NoSQL 数据库的性能
 - 约 10k QPS 这个级别
- Redis / Memcached 等 内存型NoSQL 数据库的性能
 - 100k ~ 1m QPS 这个级别
- 以上数据根据机器性能和硬盘数量及硬盘读写速度会有区别
- 思考:
- 注册, 登录, 信息修改, 300 QPS, 适合什么数据存储系统?
- 用户信息查询适合什么数据存储系统?



用户系统特点

读非常多, 写非常少

一个读多写少的系统,一定要使用 Cache 进行优化

Storage: Cache



- Cache 是什么?
 - 缓存, 把之后可能要查询的东西先存一下
 - 下次要的时候, 直接从这里拿, 无需重新计算和存取数据库等
 - 可以理解为一个 Java 中的 HashMap
 - key-value 的结构
- 有哪些常用的 Cache 系统/软件?
 - Memcached(不支持数据持久化)
 - Redis(支持数据持久化)
- · Cache 一定是存在内存中么?
 - 不是
 - Cache 这个概念, 并没有指定存在什么样的存储介质中
 - File System 也可以做Cache
 - CPU 也有 Cache
- Cache 一定指 Server Cache 么?
 - 不是, Frontend / Client / Browser 也可能有客户端的 Cache



Memcached

一款负责帮你Cache在内存里的"软件" 非常广泛使用的数据存储系统

Memcached 使用例子



```
1 cache.set("this is a key", "this is a value")
    cache.get("this is a key")
   >> "this is a value"
   cache.set("foo", 1, ttl=60)
   cache.get("foo")
    >> 1
   # wait for 60 seconds
   cache.get("foo")
   >> null
11
12
   cache.set("bar", "2")
    cache.get("bar")
15
   >> "2"
16
17 # for some reason like out of memory
   # "bar" may be evicted by cache
   cache.get("bar")
   >> null
```

Memcached 如何优化 DB 的查询



```
class UserService:
        def getUser(self, user_id):
            key = "user::%s" % user_id
                                             "%s" 是 Python 的语法, 表示把后面的
 5
                                             user_id 填入字符串的这个位置
            user = cache.get(key)
            if user:
                return user
8
            user = database.get(user_id)
9
            cache.set(key, user)
10
            return user
11
        def setUser(self, user):
12
            key = "user::%s" % user.id
13
            cache.delete(key)
14
15
            database.set(user)
16
```

Memcached 如何优化 DB 的查询



下面哪些写法是不对的?

A: database.set(user); cache.set(key, user);

B: database.set(user); cache.delete(key);

C: cache.set(key, user); database.set(user);

D: cache.delete(key); database.set(user);

Cache 和 Database 的操作都不保证一定成功



A: database.set(user); cache.set(key, user);

B: database.set(user); cache.delete(key);

C: cache.set(key, user); database.set(user);

以上三个选项,如果第一个操作成功了,第二个操作失败了,都会导致数据库和缓存中的数据不一致(inconsistent)。我们称之为"脏数据"(Dirty Data)

问:有没有可能第一个失败,第二个成功?



Cache 和 Database 的操作都不保证一定成功



D: cache.delete(key); database.set(user);

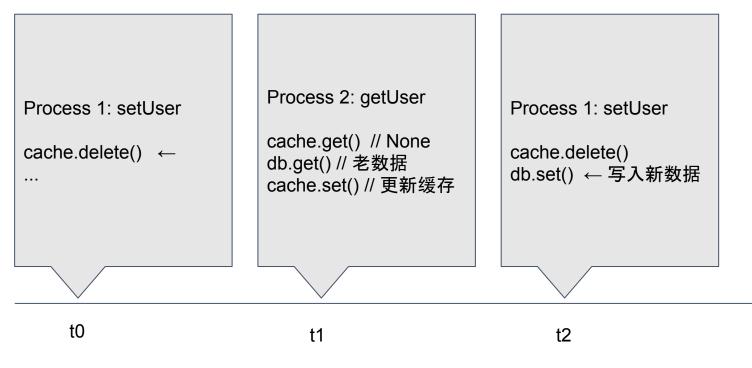
D选项中,不会因为第一个操作成功,而第二个操作不成功造成数据不一致。因为 cache.delete 是删除缓存中的数据,而不是修改缓存中的数据,第二个操作失败以后,信息相当于没有被修改,虽然操作失败了,但是没有造成缓存与数据库的数据不一致。

但是 D 这个选项仍然存在问题, 请问在什么情况下会造成数据不一致?

多线程多进程下的数据不一致



在 setUser 执行到14行和15行之间的时候 另外一个进程执行了 getUser 此时 cache 里的数据是旧数据



```
class UserService:
        def getUser(self, user_id):
            key = "user::%s" % user_id
            user = cache.get(key)
            if user:
                return user
            user = database.get(user_id)
            cache.set(key, user)
10
            return user
11
12
        def setUser(self, user):
13
            key = "user::%s" % user.id
14
            cache.delete(key)
15
            database.set(user)
```



解决办法

可以给数据库和缓存的两个操作加锁么?



解决办法

可以给数据库和缓存的两个操作加锁么?

不行,数据库和缓存是两台机器,两套系统,并不支持加锁如果是用一些第三方分布式锁,会导致存取效率降低,得不偿失

业界最常用的方法



Best practice: database.set(key, user); cache.delete(key)

问题1:在多线程多进程的情况下依旧会出问题

在getUser执行到第9行和第10行之间时

另外一个进程执行了 setUser(), cache 里会放入旧数据

问题2:db set 成功, cache delete 失败

好处:上面这两种情况发生概率都远低于 cache.delete + db.set 为什么?

```
UserService:
def getUser(self, user_id):
    key = 'user::%s' % user_id
    user = cache.get(user)
    if user:
        return user
   user = database.get(user_id)
    cache.set(key, user)
    return user
def setUser(self, user):
    key = 'user::%s' % user.id
    database.set(user)
    cache.delete(key)
```

如何"解决"一致性问题



巧妙利用 cache 的 ttl(time to live / timeout) 机制任何一个 cache 中的 key 都不要永久有效,设置一个短暂的有效时间,如 7 天那么即便在极低概率下出现了数据不一致,也就最多不一致 7 天

即,我们允许数据库和缓存有"短时间"内的不一致,但最终会一致。



如果写很多怎么办?

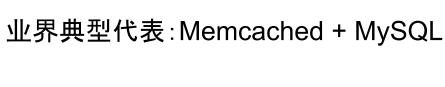
在每次数据修改的时候, 我们会在 cache 中 delete 这个数据如果写很多, 甚至写多读少, 那么此时 cache 是没有任何优化效果的

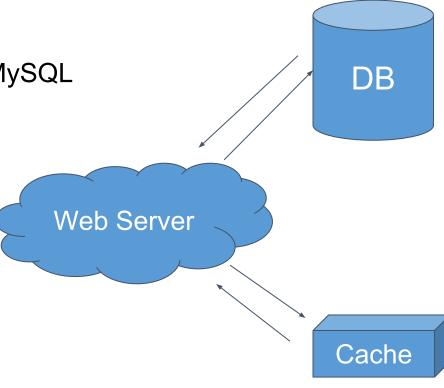
Cache Aside



服务器分别与 DB 和 Cache 进行沟通

DB 和 Cache之间不直接沟通





Cache Through



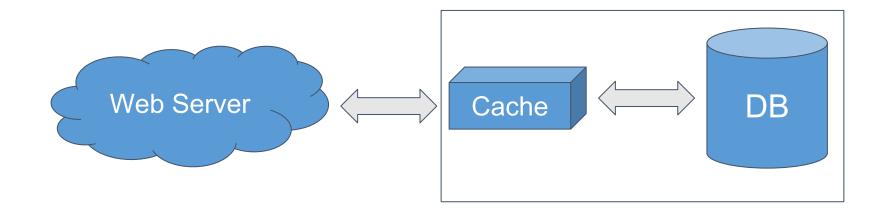
服务器只和 Cache 沟通

Cache 负责 DB 去沟通, 把数据持久化

业界典型代表: Redis(可以理解为 Redis 里包含了一个 Cache 和一个 DB)

缺点: Redis 支持单纯的 key-value 存储结构, 无法适应复杂的应用场景

所以通常业界使用 Cache Aside 的方式较多, Cache 和 DB 都可以自由的搭配组合





Authentication Service

登录系统

Session

Cookie

Session 会话



- 用户 Login 以后, 为他创建一个 session 对象
- 并把 session_key 返回给浏览器, 让浏览器存储起来
- 浏览器将该值记录在浏览器的 cookie 中
- 用户每次向服务器发送的访问, 都会自动带上该网站所有的 cookie
- 此时服务器拿到 cookie 中的 session_key, 在 Session Table 中检测是否存在, 是否过期
- Cookie: HTTP 协议中浏览器和服务器的沟通机制, 服务器把一些用于标记用户身份的信息, 传递给浏览器, 浏览器每次访问任何网页链接的时候, 都会在 HTTP 请求中带上所有的该网站相关的 Cookie 信息。Cookie 可以理解为一个 Client 端的 hash table。

Session Table				
session_key	string	一个 hash 值, 全局唯一, 无规律		
user_id	Foreign key	指向 User Table		
expire_at	timestamp	什么时候过期		



Session 三问

- 1. Session 记录过期以后, 服务器会主动删除么?
- 2. 只支持在一台机器登陆和在多台机器同时登陆的区别是什么?
 - 3. Session 适合存在什么数据存储系统中



Friendship Service

好友关系的存储与查询 单向好友关系 双向好友关系

单向好友关系



- 例子:Twitter、Instagram、微博
- · 存在 SQL 数据库时
 - 查询x所有的关注对象:
 - select * from friendship where from_user_id=x
 - 查询x所有的粉丝:
 - select * from friendship where to_user_id=x
- 存在 NoSQL 数据库时
 - 见拓展练习1

Friendship Table						
from_user_id	Foreign key	用户主体				
to_user_id	Foreign key	被关注的人				

Friendship Table				
from_user_id	to_user_id			
1	2			
2	1			
1	3			
2	3			

双向好友关系



- 例子:微信, Facebook, WhatsApp
- 方案1:存储为一条数据
 - select * from friendship
 - where smaller_user_id = x or bigger_user_id=x
 - 问:为什么需要区分 smaller / bigger?
 - SQL 可以按照这种方案
 - NoSQL 很多不支持 Multi-index 不能使用这种方案
- 方案2:存储为两条数据
 - select * from friendship where from_user_id=x
 - NoSQL 和 SQL 都可以按照这种方案
- 问:两种方案哪种更好?

方案1				
smaller_user_id	bigger_user_id			
1	2			
1	3			
2	3			

方案2					
from_user_id	to_user_id				
1	2				
2	1				
1	3				
3	1				
2	3				
3	2				

以 Cassandra 为例剖析典型的 NoSQL 数据结构



- Cassandra 是一个三层结构的 NoSQL 数据库
 - http://www.lintcode.com/problem/mini-cassandra/
- 第一层:row_key
- 第二层:column_key
- 第三层: value
- Cassandra 的 Key = row_key + column_key
- 同一个 row_key + column_key 只对应一个 value

结构化信息如何存储?

- 将其他需要同时存储的数据,序列化(Serialize)到 value 里进行存储
 - 什么是 Serialization: 把一个 object / hash 序列化为一个 string, 比如把一棵二叉树序列化
 - http://www.lintcode.com/problem/binary-tree-serialization/



Row Key

又称为 Hash Key, Partition Key
Cassandra 会根据这个 key 算一个 hash 值
然后决定整条数据存储在哪儿
无法进行 Range Query
常用: user_id



Column Key

insert(row_key, column_key, value)
任何一条数据, 都包含上面三个部分
你可以指定 column_key 按照什么排序
Cassandra 支持这样的"范围查询":
query(row_key, column_start, column_end)
可以是复合值, 如 timestamp + user_id

SQL vs NoSQL



- SQL的column是在Schema中预先指定好的, 不能随意添加
- 一条数据一般以 row 为单位(取出整个row作为一条数据)

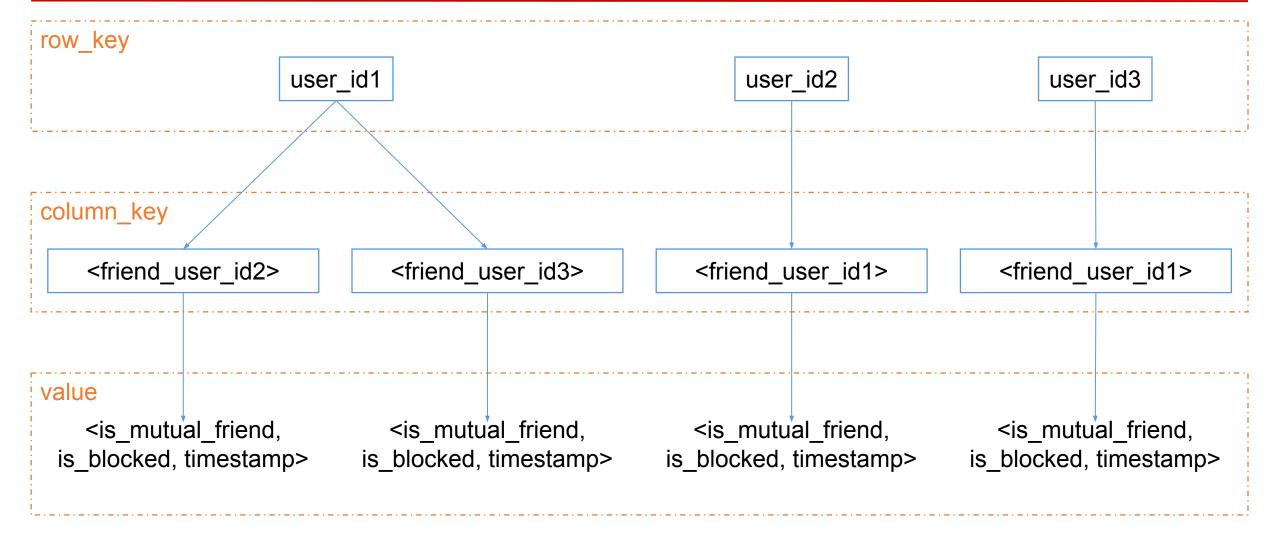
SQL	id	username	email	password	first_name	
row1						
row2						

- NoSQL的column是动态的, 无限大, 可以随意添加
- 一条数据一般以 grid 为单位, row_key + column_key + value = 一条数据
- 只需要提前定义好 column_key 本身的格式(是一个 int 还是一个 int+string)

NoSQL	column_key1	column_key2	column_key3	column_key4	
row_key1	value0	value1			
row_key2					

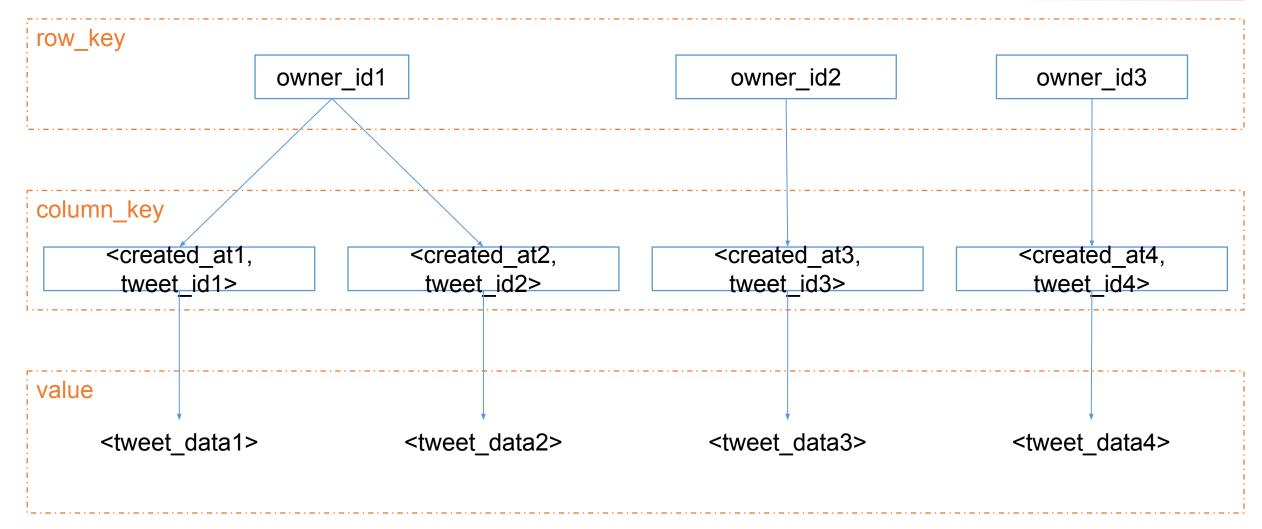
以 Cassandra 为例看看 Friendship Table 如何存储





例子2: Cassandra 如何存储 NewsFeed







SQL vs NoSQL

Friendship Table适合什么数据库? SQL 和 NoSQL 的选择标准是什么?



数据库选择原则1

大部分的情况, 用SQL也好, 用NoSQL也好, 都是可以的



数据库选择原则2

需要支持 Transaction 的话不能选 NoSQL



数据库选择原则3

你想在什么地方偷懒很大程度决定了选什么数据库

SQL:结构化数据,自由创建索引

NoSQL:分布式, Auto-scale, Replica



数据库选择原则4

一般一个网站会同时用多种数据库系统 不同的表单放在不同的数据库里



User Table 存在哪儿?

大部分公司选择了 SQL

原因:信任度, Multi-Index



Friendship 存在哪儿?

大部分公司选择了 NoSQL

原因:数据结构简单,都是 key-value 的查询/存储需求

NoSQL效率更高



拓展练习1:NoSQL 存单向好友关系

使用 Cassandra 存储单向好友关系, 支持如下操作:

- 1. 查询某个人的关注列表
- 2. 查询某个人的粉丝列表
 - 3. 查询 A 是否关注了 B

请设计出需要哪些表单和对应的表单结构



拓展练习2:NoSQL 存储 User

如果使用不支持 Multi-index 的 NoSQL 存储 User 如何同时支持按照 email, username, phone, id 来检索用户?



拓展练习3:共同好友

共同好友(Mutual Friends)是社交网站上常见的功能 请设计这个功能:列出 A 和 B 之间的共同好友



拓展练习4:LinkedIn 六度关系

LinkedIn 上有一个功能是显示你和某人之间的几度关系 (通过多少个朋友能认识)

请设计这个功能

问:可以使用宽度优先搜索(BFS)算法么?

附录:扩展阅读



- Dynamo DB —— 理解分布式数据库(NoSQL)的原理
 - http://bit.ly/1mDs0Yh [Hard] [Paper]
- Scaling Memcache at Facebook —— 妈妈再也不担心我的 Memcache
 - http://bit.ly/1UlpbGE [Hard] [Paper]
- Coach Base Architecture
 - http://horicky.blogspot.in/2012/07/couchbase-architecture.html
- Least Frequently Used Cache (LFU)
 - http://dhruvbird.com/lfu.pdf

附录: NoSQL, 也就是所谓的分布式数据库



- 分布式数据库解决的问题
 - Scalability
- 分布式数据库还没解决很好的问题
 - Query language
 - Secondary index
 - ACID transactions
 - Trust and confidence

附录: Storage, Network



	IOPS	Latency	Throughput	Capacity
Memory	(10M)	100ns	10GB/s	100GB
Flash	(100K)	(10us)	1GB/s	1TB
Hard Drive	100	10ms	100MB/s	1TB

	Rack	Datacenter	远距离
P99 Latency	<1ms	1ms	100ms +
Bandwidth	1GB/s	100MB/s	10MB/s -



NoSQL 和 SQL 的选取, 面试的时候怎么答?

http://www.jiuzhang.com/qa/1836/

Friendship 的存储和查询的相关问题

http://www.jiuzhang.com/qa/1878/