

### 19 从零实现 KV 存储—Redis 数据结构设计

String

# 19 从零实现 KV 存储—Redis 数据结构设计

### 理论讲解



### 本节无代码部分

前面我们实现的存储引擎,只实现了几个简单的 KV 接口,例如 Put(K, V), $Get(K) \rightarrow V$ ,Delete(K),这几 个接口只支持 Key/Value 的数据格式,在更加多样化的实际使用需求中,纯粹的 KV 接口能够满足的需求比较有

我们可以参考 NoSQL 数据库的行业标准 Redis,Redis 是一个成熟强大的 KV 数据库,它支持的数据类型非常的多 样化,例如字符串(String)、哈希麦(Hash)、列表(List)、集合(Set)、有序集合(sorted set)、位图(bitmap)等等,能够满足很多的需求。

因此我们可以在这基础之上,将我们实现的 KV 存储引擎加上更加多样的数据类型,这一节将会依次介绍 Redis 数 据结构设计的大致思路,包含 Redis 最常用的五种数据结构,String、Hash、Set、List、ZSet (Sorted Set)。

在设计上,我们遵循的一个总体理念就是在 KV 的接口之上,去实现 Redis 的这几种数据结构,主要是将这几种结 构进行转化和编码,然后使用我们 bitcask 存储引擎的 KV 接口来进行存储。

# String



### type: 数据类型

```
1 0-String
2 1-Hash
3 2-Set
4 3-List
5 4-ZSet
```

expire: 过期时间, unix 时间戳 payload: 原始 value 部分

# Hash

```
7.0.0.1:6379>
7.0.0.1:6379> HSET myset a 100
```

### 元数据

1	<b>+</b>	
2 key =>	type   expire   version   size	
3	(1byte)   (Ebyte)   (8byte)   (Sbyte)	

type: 数据类型

expire: 过期时间, unix 时间戳 version: 版本, 用于快速删除 size: 此 key 下有多少数据

# version 有什么作用?

Version 的作用主要是用于快速删除一个 key,假设我们有一个 hash 类型的 key,例如叫 myhash\_key ,这个 key 下面有这样几条数据:

```
1 key field value
2 myhash_key f1 val1
3 myhash_key f2 val2
4 myhash_key f3 val3
```

6 0

0

0

假如我们删除这个 key  $\,$ myhash\_key ,那么这个 key 下的所有数据都是不可访问的了,在没有任何其他保证的情况下,我们需要遍历这个 key 下面的所有数据,依次执行删除。

但如果一个 key 下面有非常多的数据,我们一条一条的去删除,容易造成性能瓶颈,所以我们可以维护一个元数据 version,记录数据的版本,这个 key 下面的每一条数据在存储的时候,都记录了这个 version。

version 是递增的,假如 key 被删除之后,我们又重新添加了这个 key,这时候会分配一个新的 version,和之前的 version 不一样,所以我们就直不到之前的旧的数据。

# 数据部分

#### Set

```
127.0.0.1:6379>
127.0.0.1:6379>
127.0.0.1:6379> SADD mys a b c
(integer) 3
127.0.0.1:6379> SMEMBERS mys
1) "c"
2) "b"
3) "a"
127.0.0.1:6379>
127.0.0.1:6379>
```

### 元数据

和 Hash 完全一致。

#### 数据部分

```
1
2 key|version|member|member size -> | NUUL |
3
```

### List

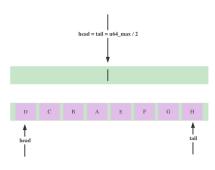
```
127.0.0.1:6379>
127.0.0.1:6379> LPUSH mylist a b c
(integer) 3
127.0.0.1:6379> RPUSH mylist e d f
(integer) 6
127.0.0.1:6379> LPOP mylist
'c"
127.0.0.1:6379> RPOP mylist
'f"
127.0.0.1:6379>
127.0.0.1:6379>
127.0.0.1:6379>
```

# 元数据

key =>	type	expire	version	size	head	tail	
	(1bvte)	(Ebyte)	(8bvte)	(Sbyte)	(8byte)	(8byte)	1

List 结构的元数据部分和 Hash、Set 比较类似,只是多了两个字段 head 和 tail。

List 可以看數是一个队列,可以在队列的头尾进行 Push、Pop 操作,因此我们可以使用一个标识来表示头尾,在初始情况下, head = tail =  $U64\_MAX$  / 2 。

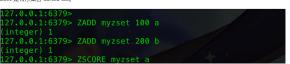


### 数据部分

Index 就是 head 或者 tall 的值,当在左边 Push 的时候,index 的值是 head -1 ,当在右边 push 的时候,index 的值就是 tail 。

# ZSet

ZSet 是有序集合 sorted set。



0

0

0

0



# 元数据

L	+		-+	+	+
2 key ->	flags	expire	version	size	1
3	(1byte)	(Ebyte)	(8byte)	(Sbyte)	

和 Hash、Set 一致。

# 数据部分



分为两部分存储,第一部分主要是通过 key + member 获取到对应的 score,第二部分将 member 按照 score 分值 进行排列,主要是为了能够按照 score 的顺序获取 member。



输入评论

0