数据结构之哈希

说明

```
redis的无序字典是一个string类型的field和value的映射表,内部结构类似HashMap。 每个 hash 可以存储 2^32-1 个键值对(40多亿)。
对应关系(HashMap的key,对应我们Redis的keyName):
HashMap<String, String> ==> string;
HashMap<String, List> ==> list;
HashMap<String, Map<String, String> ==> hash;
HashMap<String, Set<String>> ==> set;
HashMap<String, Set<Double, String>> ==> zset;
```

命令

```
1. hset hashKeyName fieldName value : 设置键名为hashKeyName,值为<fieldName, value>,可
   多次设置, 那么效果就是: hashKeyName -> [{key1, value1}, {key2, value2}, {key3,
   value3}, {key4, value4}, ...]
     如: hset hash1 key1 value1,成功返回(Integer)1,错误返回Integer(0)
2.
     注: hash1 -> <key1, value1> , redis从实际来说, 都是key-value, 只是这个value的类型不一
   样而已。
4
5
   2. hget hashKeyName fieldName: 取出键名为hashKeyName,属性为fieldName 的 value
     如: hget hash1 key1
6
7
   3. hkeys hashKeyName: 取出当前hashKeyName所包含的所有key
8
      hvals hashKeyName: 取出当前hashKeyName所包含的所有value
9
10
    4. 批量set: hmset hashKeyName field1 value1 [field2 value ...] , 成功返回 OK
11
     如: hmset hash1 key3 values key4 value4 , 向hash1内设置多个key-value
12
      批量get : hmget hashKeyName fieldName1 fieldName2 fieldName3 ... , 从hashKeyName
13
    中取出多个对应的值
       如: 127.0.0.1:6379> hmget hash1 key1 key3 key4
14
            1) "value1"
15
            2) "value3"
16
            3) "value4"
17
            127.0.0.1:6379>
18
    5. hgetall hashKeyName: 获取hashKeyName中所有的key和value
19
20
   6. hdel hashKeyName fieldName field1 [field2 field3 ...] : 删除hashKeyName中对应属性
21
   和值
2.2
   7. hlen hashKeyName : 查看数据长度
   8. hexists hashKeyName fieldName: 查看hashKeyName中是否存在fieldName,存在返回1,不存
23
   在0
24
25
   9. 整合命令:
```

```
hsetnx hashKeyName fieldName value: 如果hashKeyName内不存在fieldName,设置,设置成
26
    功返回1,失败0
27
28
29
30
31
32
33
   10. 当map内的value值,是数值,还是可以进行增加操作的 : hincrby key field increment
34
     127.0.0.1:6379> hset hashNum num1 1
35
        (integer) 1
36
       127.0.0.1:6379> hincrby hashNum num1 3
37
38
       (integer) 4
39
       127.0.0.1:6379> hget hashNum num1
       "4"
40
       127.0.0.1:6379>
41
42
43
44
   命令汇总:
45
   * CRUD : hset / hget / hmset / hmget / hdel / hsetnx
    * 遍历操作: hgetall / hlen / hexists / hkeys / hvals
46
   * 数值操作: hincrby / hincrbyfloat
47
   应用:存储对象。
48
```

原理

```
1 底层的实现结构,与HashMap也一样,是"数组+链表"的二维结构,

2 第一维hash的数据位置碰撞时,将碰撞元素用链表串接起来,

3 不同的是,redis字典的值只能是字符串,而且两者的rehash方式不同。

4 java的hashmap是一次全部 rehash,

5 耗时较高,redis为了优化性能,采用渐进式rehash策略。

6 具体方式为,同时保留新旧两个hash结构,然后逐步搬迁,搬迁完成后再取而代之。
```

数据结构之集合

说明

```
redis的集合是string类型的无序不重复的元素集。同时提供求交集、并集、差集等操作。
集合中最大的成员数为 2^32-1 (40多亿)。
Java集合中有list/set/map
list可以存储有序的重复数据,而set可以存储无序不重复数据
hashset的底层就是hashmap
redis中的set,本质也是通过hash来实现的
```

```
1. sadd setKeyName member [member2 member3 ...]: 向setKeyName内插入成员,返回集合中的
    元素个数
    2. scard setKeyName: 查看setKeyName集合的元素个数
 2
    3. smembers setKeyName: 查看setKeyName内的所有元素的值
 3
 4
        比如:
           127.0.0.1:6379> sadd set1 1 2 3 4 3 4 2
 5
           (integer) 4
 6
 7
           127.0.0.1:6379> scard set1
           (integer) 4
 8
           127.0.0.1:6379> smembers set1
9
           1) "1"
10
           2) "2"
11
           3) "3"
12
           4) "4"
13
           127.0.0.1:6379>
14
15
    5. srem setKeyName member [member2 member3 ...] : 移除setKeyName集合中的1至n个
    member, 成功返回1, 失败0
    6. sismember setKeyName member: 判断member是否在setKeyName所对应的set中,成功返回1,失
16
    败0
   7. srandmember setKeyName count: 随机从setKeyName对应的集合中随机出count个member
17
    8. spop setKeyName count: 随机从setKeyName对应的集合中随机弹出count个member
18
    9. smove setKeyName1 setKeyName2 member : 将member从setKeyName1移动至setKeyName2
19
      比如:
20
21
         127.0.0.1:6379> smembers set1
           1) "1"
2.2
23
           2) "3"
           3) "4"
24
           127.0.0.1:6379> sadd set2 11 13 144
25
           127.0.0.1:6379> smove set1 set2 3
2.6
           (integer) 1
27
           127.0.0.1:6379> smembers set2
28
           1) "3"
29
           2) "11"
30
           3) "13"
31
           4) "144"
32
           127.0.0.1:6379>
33
           127.0.0.1:6379> smembers set1
34
           1) "1"
35
           2) "4"
36
           127.0.0.1:6379>
37
   10. 并集、交集(A集合, B集合都有的)、差集(A集合, B集合都没有的)
38
39
      交集: sinter setKeyName [setKeyName2 setKeyName3 ...] : 求均在setKeyName、
    setKeyName2...的元素
40
      差集: sdiff setKeyName [setKeyName2 setKeyName3 ...] : 求在setKeyName但是不在其他集
    合中的元素
41
     并集: sunion setKeyName [setKeyName2 setKeyName3 ...]: 求集合的所有元素
       比如:
42
```

```
127.0.0.1:6379> smembers set1
43
                1) "1"
44
                2) "2"
45
                3) "3"
46
                4) "4"
47
48
                127.0.0.1:6379> smembers set2
                1) "3"
49
                2) "11"
50
                3) "13"
51
                4) "144"
52
                127.0.0.1:6379> sinter set1 set2
53
                1) "3"
54
                127.0.0.1:6379> sdiff set1 set2
55
                1) "1"
56
                2) "2"
57
                3) "4"
58
                127.0.0.1:6379> sunion set1 set2
59
60
                1) "1"
61
                2) "2"
                3) "3"
62
63
                4) "4"
64
                5) "11"
                6) "13"
65
                7) "144"
66
      拓展问题:在Java的set中,如何求交集、差集、并集?
67
          分别调用: retainAll()、removeAll()、addAll()
68
69
   命令汇总:
70
   * CRUD: sadd / srem / spop
71
   * 遍历操作: scard / smembers / sismember / srandmember
72
   * 交叉操作: smove / sdiff / sinter / sunion
73
```

原理

- 1 类似HashSet, 也是通过哈希表实现的, 相当于所有的value都是空。
- 2 通过计算hash的方式来快速排重,也是set能提供判断一个成员是否在集合内的原因。

数据类型之有序集合

说明

redis的有序集合和set一样也是string类型元素的集合,且不允许重复的成员。不同的是,每个元素都会关联一个double类型的分数。redis正是通过分数来为集合中的成员进行从小到大排序。zset的成员是唯一的,但分数 (score) 却可以重复。

```
1. zadd zsetKeyName score member [score2 member3 score3 member3 ...] : 增加
   zsetKeyName,并设置分数和值(每个元素值,都必须包含<score, value>)
    2. zrange zsetKeyName start stop [withscores]: 查看[start, stop]的元素
2
      比如(看结果就是有序的):
3
4
           127.0.0.1:6379> zadd zset1 60 xiaotian 70 zhongtian 80 datian 100 zhoudbw
5
           (integer) 4
           127.0.0.1:6379> zrange zset1 0 -1
6
7
           1) "xiaotian"
           2) "zhongtian"
8
           3) "datian"
9
           4) "zhoudbw"
10
           127.0.0.1:6379> zrange zset1 0 -1 withscores
11
           1) "xiaotian"
12
           2) "60"
13
           3) "zhongtian"
14
           4) "70"
15
           5) "datian"
16
           6) "80"
17
           7) "zhoudbw"
18
           8) "100"
19
2.0
    3. zrangebyscore zsetKeyName minValue maxValue [withscore] [limit offset count]:
    通过score,范围查找
     比如:
21
22
           127.0.0.1:6379> zrangebyscore zset1 60 80
           1) "xiaotian"
2.3
           2) "zhongtian"
2.4
           3) "datian"
25
           * 上述命令score的范围是[60, 80]
26
27
           127.0.0.1:6379> zrangebyscore zset1 60 80 limit 0 2
           1) "xiaotian"
28
           2) "zhongtian"
29
           * 上述命令增加了limit,表示,返回的是[60,80]内,从0开始的,两个元素。
30
           127.0.0.1:6379> zrangebyscore zset1 (60 (80
31
           1) "zhongtian"
32
           * 上述命令,通过增加左括号,就变成了(60, 80),变为了开区间
33
   4. zrem zsetKeyName member: 删除zsetKeyName的member, 同时score也被删除。
34
35
   5. zcard zsetKeyName: 统计zset中元素的个数
36
   6. zcount zsetKeyName min max: 统计分数在[min, max]范围内的元素个数
37
   7. zscore zsetKeyName member : 查询zsetKeyName中member的分数
38
   8. zrank zsetKeyName member: 查询member所在的位置索引(zset是有序的, 所以位置就代表了排
39
    9. zrevrank zsetKeyName member: 查询member所在位置索引,是逆序的排名
40
   10. zrevrange zsetKeyName start stop: 查询逆序的zset元素
41
     比如:
42
43
           127.0.0.1:6379> zcard zset1
44
           (integer) 4
```

```
45
            127.0.0.1:6379> zcount zset1 60 80
46
            (integer) 3
           127.0.0.1:6379> zscore zset1 xiaotian
47
           "60"
48
           127.0.0.1:6379> zrank zset1 datian
49
            (integer) 2
50
           127.0.0.1:6379> zrevrank zset1 datian
51
52
           (integer) 1
           127.0.0.1:6379> zrevrange zset1 0 -1
53
           1) "zhoudbw"
54
           2) "datian"
55
           3) "zhongtian"
56
           4) "xiaotian"
57
58
   命令汇总:
59
   * CRUD : zadd / zrem / zrange + withscores
60
61 * 范围操作: zrangebyscore + 用"("代表不包含 + limit l 统计操作: zcard / zcount / zrank
62 * 逆序操作: zrevrank / zrevrange / zrevrangebyscore
```

原理

- 1 类似于SortedSet和HashMap的结合,内部实现是一种叫"跳跃列表"的数据结构。
- 2 通过层级制,将元素分层并串联,
- 3 每隔几个元素选出一个代表,
- 4 再将代表使用另外一级指针串起来,
- 5 以此类推,形成金字塔结构。
- 6 同一个 元素在不同层级之间身兼数职,是为"跳跃"。新元素插入时,逐层下潜,直到找到合适的位置。