Redis高级篇之最佳实践

今日内容

- Redis键值设计
- 批处理优化
- 服务端优化
- 集群最佳实践

1、Redis键值设计

1.1、优雅的key结构

Redis的Key虽然可以自定义,但最好遵循下面的几个最佳实践约定:

• 遵循基本格式: [业务名称]:[数据名]:[id]

• 长度不超过44字节

• 不包含特殊字符

例如:我们的登录业务,保存用户信息,其key可以设计成如下格式:



这样设计的好处:

- 可读性强
- 避免key冲突
- 方便管理
- 更节省内存: key是string类型,底层编码包含int、embstr和raw三种。embstr在小于44字节 使用,采用连续内存空间,内存占用更小。当字节数大于44字节时,会转为raw模式存储,在raw 模式下,内存空间不是连续的,而是采用一个指针指向了另外一段内存空间,在这段空间里存储 SDS内容,这样空间不连续,访问的时候性能也就会收到影响,还有可能产生内存碎片

```
127.0.0.1:6379> set num 123
OK
127.0.0.1:6379> type num
string
127.0.0.1:6379> object encoding num
"int'
127.0.0.1:6379> set name Jack
127.0.0.1:6379> object encoding name
127.0.0.1:6379> type name
string
127.0.0.1:6379> type name
string
127.0.0.1:6379> object encoding name
"embstr"
127.0.0.1:6379> object encoding name
"raw"
127.0.0.1:6379>
```

1.2、拒绝BigKey

BigKey通常以Key的大小和Key中成员的数量来综合判定,例如:

- Key本身的数据量过大: 一个String类型的Key, 它的值为5 MB
- Key中的成员数过多:一个ZSET类型的Key,它的成员数量为10,000个
- Key中成员的数据量过大:一个Hash类型的Key,它的成员数量虽然只有1,000个但这些成员的Value(值)总大小为100 MB

那么如何判断元素的大小呢? redis也给我们提供了命令

推荐值:

- 单个key的value小于10KB
- 对于集合类型的key,建议元素数量小于1000

1.2.1、BigKey的危害

- 网络阻塞
 - 。 对BigKey执行读请求时,少量的QPS就可能导致带宽使用率被占满,导致Redis实例,乃至 所在物理机变慢

- 数据倾斜
 - 。 BigKey所在的Redis实例内存使用率远超其他实例,无法使数据分片的内存资源达到均衡
- Redis阻塞
 - 。 对元素较多的hash、list、zset等做运算会耗时较旧,使主线程被阻塞
- CPU压力
 - 。 对BigKey的数据序列化和反序列化会导致CPU的使用率飙升,影响Redis实例和本机其它应 用

1.2.2、如何发现BigKey 【 ◎redis-cli --bigkeys

利用redis-cli提供的--bigkeys参数,可以遍历分析所有key,并返回Key的整体统计信息与每个数据 的Top1的big key

命令: redis-cli -a 密码 --bigkeys

```
Warning: Using a password with '-a' or '-u' option on the command line interface may not be safe.
# Scanning the entire keyspace to find biggest keys as well as
# average sizes per key type. You can use -i 0.1 to sleep 0.1 sec
# per 100 SCAN commands (not usually needed).
[00.00%] Biggest string found so far '"name"' with 4 bytes [00.00%] Biggest list found so far '"l2"' with 2 items
 ----- summary -----
Sampled 3 keys in the keyspace!
Total key length in bytes is 9 (avg len 3.00)
Biggest list found '"l2"' has 2 items
Biggest string found '"name"' has 4 bytes
1 lists with 2 items (33.33% of keys, avg size 2.00)
0 hashs with 0 fields (00.00% of keys, avg size 0.00)
2 strings with 7 bytes (66.67% of keys, avg size 3.50)
0 streams with 0 entries (00.00% of keys, avg size 0.00)
0 sets with 0 members (00.00% of keys, avg size 0.00)
0 zsets with 0 members (00.00% of keys, avg size 0.00)
```

②scan扫描

自己编程,利用scan扫描Redis中的所有key,利用strlen、hlen等命令判断key的长度(此处不建议 使用MEMORY USAGE)

```
127.0.0.1:6379> scan 0 count 2
1) "3"
2) 1) "name"
   2) "num"
127.0.0.1:6379> scan 3 count 2
1) "0"
2) 1) "12"
127.0.0.1:6379>
```

scan 命令调用完后每次会返回2个元素,第一个是下一次迭代的光标,第一次光标会设置为0,当最后 一次scan 返回的光标等于0时,表示整个scan遍历结束了,第二个返回的是List,一个匹配的key的 数组

```
1 import com.heima.jedis.util.JedisConnectionFactory;
2 import org.junit.jupiter.api.AfterEach;
3 import org.junit.jupiter.api.BeforeEach;
   import org.junit.jupiter.api.Test;
5 import redis.clients.jedis.Jedis;
6 import redis.clients.jedis.ScanResult;
  import java.util.HashMap;
   import java.util.List;
   import java.util.Map;
11
   public class JedisTest {
12
       private Jedis jedis;
       @BeforeEach
       void setUp() {
           // 1.建立连接
           // jedis = new Jedis("192.168.150.101", 6379);
           jedis = JedisConnectionFactory.getJedis();
           // 2.设置密码
20
           jedis.auth("123321");
           // 3.选择库
           jedis.select(0);
       final static int STR_MAX_LEN = 10 * 1024;
       final static int HASH_MAX_LEN = 500;
       @Test
       void testScan() {
           int maxLen = 0;
           long len = 0;
           String cursor = "0";
               // 扫描并获取一部分key
               ScanResult<String> result = jedis.scan(cursor);
               // 记录cursor
               cursor = result.getCursor();
               List<String> list = result.getResult();
               if (list == null || list.isEmpty()) {
                   break;
               // 遍历
               for (String key : list) {
                   // 判断key的类型
                   String type = jedis.type(key);
                   switch (type) {
                           len = jedis.strlen(key);
                          maxLen = STR_MAX_LEN;
```

```
break;
                        len = jedis.hlen(key);
                        maxLen = HASH_MAX_LEN;
                       len = jedis.llen(key);
                       maxLen = HASH_MAX_LEN;
                        len = jedis.scard(key);
                       maxLen = HASH_MAX_LEN;
                        break;
                        len = jedis.zcard(key);
                       maxLen = HASH_MAX_LEN;
                    default:
                       break;
                if (len >= maxLen) {
                    System.out.printf("Found big key : %s, type: %s,
length or size: %d %n", key, type, len);
       } while (!cursor.equals("0"));
  @AfterEach
   void tearDown() {
       if (jedis != null) {
           jedis.close();
```

③第三方工具

- 利用第三方工具,如 Redis-Rdb-Tools 分析RDB快照文件,全面分析内存使用情况
- https://github.com/sripathikrishnan/redis-rdb-tools

@网络监控

- 自定义工具, 监控进出Redis的网络数据, 超出预警值时主动告警
- 一般阿里云搭建的云服务器就有相关监控页面



1.2.3、如何删除BigKey

BigKey内存占用较多,即便时删除这样的key也需要耗费很长时间,导致Redis主线程阻塞,引发一系 列问题。

- redis 3.0 及以下版本
 - 。 如果是集合类型,则遍历BigKey的元素,先逐个删除子元素,最后删除BigKey



- Redis 4.0以后
 - 。 Redis在4.0后提供了异步删除的命令: unlink

1.3、恰当的数据类型

例1:比如存储一个User对象,我们有三种存储方式:【 ①方式一: json字符串

```
| user:1 | {"name": "Jack", "age": 21} |
| :----: | :------: |
```

优点: 实现简单粗暴

缺点:数据耦合,不够灵活

②方式二:字段打散

user:1:name	Jack
user:1:age	21

优点:可以灵活访问对象任意字段

缺点: 占用空间大、没办法做统一控制

③方式三: hash (推荐)

user:1	name	jack
	age	21

优点: 底层使用ziplist, 空间占用小, 可以灵活访问对象的任意字段

缺点: 代码相对复杂

例2:假如有hash类型的key,其中有100万对field和value,field是自增id,这 个key存在什么问题?如何优化?

key	field	value
someKey	id:0	value0
	id:999999	value999999

存在的问题:

• hash的entry数量超过500时,会使用哈希表而不是ZipList,内存占用较多

```
127.0.0.1:6379> info memory
# Memory
used_memory:65248656
used_memory_human:62.23M
used_memory_rss:78213120
used_memory_rss_human:74.59M
```

• 可以通过hash-max-ziplist-entries配置entry上限。但是如果entry过多就会导致BigKey问题

方案一

拆分为string类型

key	value
id:0	value0
id:999999	value999999

存在的问题:

• string结构底层没有太多内存优化,内存占用较多

```
127.0.0.1:6379> info memory
# Memory
used_memory:81304160
used_memory_human:77.54M
used_memory_rss:90193920
used_memory_rss_human:86.02M
used_memory_peak:81325168
```

• 想要批量获取这些数据比较麻烦

方案二

拆分为小的hash, 将 id / 100 作为key, 将id % 100 作为field, 这样每100个元素为一个Hash

key	field	value
key:0	id:00	value0
		••••
	id:99	value99
key:1	id:00	value100
		••••
	id:99	value199
key:9999	id:00	value999900
	id:99	value999999

```
127.0.0.1:6379> info memory
# Memory
used_memory:25643232
used_memory_human:24.46M
used_memory_rss:34988032
used_memory_rss_human:33.37M
```

```
import com.heima.jedis.util.JedisConnectionFactory;
    import org.junit.jupiter.api.AfterEach;
   import org.junit.jupiter.api.BeforeEach;
6 import org.junit.jupiter.api.Test;
   import redis.clients.jedis.Jedis;
   import redis.clients.jedis.Pipeline;
    import redis.clients.jedis.ScanResult;
10
   import java.util.HashMap;
11
12
   import java.util.List;
   import java.util.Map;
   public class JedisTest {
       private Jedis jedis;
       @BeforeEach
       void setUp() {
            // 1.建立连接
21
           // jedis = new Jedis("192.168.150.101", 6379);
           jedis = JedisConnectionFactory.getJedis();
           // 2.设置密码
23
           jedis.auth("123321");
           // 3.选择库
           jedis.select(0);
       @Test
       void testSetBigKey() {
           Map<String, String> map = new HashMap<>();
           for (int i = 1; i <= 650; i++) {</pre>
               map.put("hello_" + i, "world!");
           jedis.hmset("m2", map);
       @Test
       void testBigHash() {
           Map<String, String> map = new HashMap<>();
               map.put("key_" + i, "value_" + i);
44
           jedis.hmset("test:big:hash", map);
       @Test
       void testBigString() {
                jedis.set("test:str:key_" + i, "value_" + i);
```

1.4、总结

• Key的最佳实践

。 固定格式: [业务名]:[数据名]:[id]

。 足够简短: 不超过44字节

- 。 不包含特殊字符
- Value的最佳实践:
 - 。 合理的拆分数据, 拒绝BigKey
 - 。 选择合适数据结构
 - 。 Hash结构的entry数量不要超过1000
 - 。 设置合理的超时时间

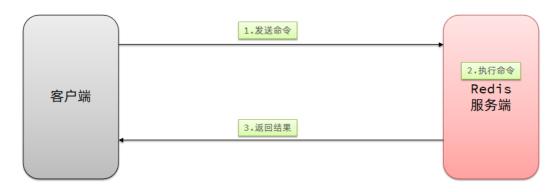
2、批处理优化

2.1, Pipeline

2.1.1、我们的客户端与redis服务器是这样交互的

单个命令的执行流程

一次命令的响应时间 = 1次往返的网络传输耗时 + 1次Redis执行命令耗时



N条命令的执行流程

N次命令的响应时间 = N次往返的网络传输耗时 + N次Redis执行命令耗时



redis处理指令是很快的,主要花费的时候在于网络传输。于是乎很容易想到将多条指令批量的传输给 redis

N次命令的响应时间 = 1次往返的网络传输耗时 + N次Redis执行命令耗时



2.1.2、MSet

Redis提供了很多Mxxx这样的命令,可以实现批量插入数据,例如:

- mset
- hmset

利用mset批量插入10万条数据

```
1 @Test
2 void testMxx() {
3    String[] arr = new String[2000];
```

```
int j;
long b = System.currentTimeMillis();
for (int i = 1; i <= 100000; i++) {
    j = (i % 1000) << 1;
    arr[j] = "test:key_" + i;
    arr[j + 1] = "value_" + i;
    if (j == 0) {
        jedis.mset(arr);
    }
}
long e = System.currentTimeMillis();
System.out.println("time: " + (e - b));
}</pre>
```

2.1.3、Pipeline

MSET虽然可以批处理,但是却只能操作部分数据类型,因此如果有对复杂数据类型的批处理需要,建议使用Pipeline

2.2、集群下的批处理

如MSET或Pipeline这样的批处理需要在一次请求中携带多条命令,而此时如果Redis是一个集群,那 批处理命令的多个key必须落在一个插槽中,否则就会导致执行失败。大家可以想一想这样的要求其实 很难实现,因为我们在批处理时,可能一次要插入很多条数据,这些数据很有可能不会都落在相同的节 点上,这就会导致报错了

这个时候,我们可以找到4种解决方案

	串行命令	串行slot	并行slot	hash_tag
实现思路	for循环遍历,依次 执行每个命令	在客户端计算每个key的slot,将slot一致分为一组,每组都利用Pipeline批处理。 串行执行各组命令	在客户端计算每个key的slot,将slot一致分为一组,每组都利用Pipeline批处理。并行执行各组命令	将所有key设置相同的 hash_tag,则所有key 的slot一定相同
耗时	N次网络耗时 + N次 命令耗时	m次网络耗时 + N次命令耗 时 m = key的slot个数	1次网络耗时 + N次命令耗 时	1次网络耗时 + N次命 令耗时
优点	实现简单	耗时较短	耗时非常短	耗时非常短、实现简单
缺点	耗时非常久	实现稍复杂 slot越多,耗时越久	实现复杂	容易出现数据倾斜

第一种方案: 串行执行, 所以这种方式没有什么意义, 当然, 执行起来就很简单了, 缺点就是耗时过久。

第二种方案:串行slot,简单来说,就是执行前,客户端先计算一下对应的key的slot,一样slot的key就放到一个组里边,不同的,就放到不同的组里边,然后对每个组执行pipeline的批处理,他就能串行执行各个组的命令,这种做法比第一种方法耗时要少,但是缺点呢,相对来说复杂一点,所以这种方案还需要优化一下

第三种方案:并行slot,相较于第二种方案,在分组完成后串行执行,第三种方案,就变成了并行执行各个命令,所以他的耗时就非常短,但是实现呢,也更加复杂。

第四种: hash_tag, redis计算key的slot的时候,其实是根据key的有效部分来计算的,通过这种方式就能一次处理所有的key,这种方式耗时最短,实现也简单,但是如果通过操作key的有效部分,那么就会导致所有的key都落在一个节点上,产生数据倾斜的问题,所以我们推荐使用第三种方式。

2.2.1 串行化执行代码实践

```
1 public class JedisClusterTest {
       private JedisCluster jedisCluster;
       @BeforeEach
       void setUp() {
            // 配置连接池
           JedisPoolConfig poolConfig = new JedisPoolConfig();
           poolConfig.setMaxTotal(8);
           poolConfig.setMaxIdle(8);
           poolConfig.setMinIdle(0);
11
           poolConfig.setMaxWaitMillis(1000);
           HashSet<HostAndPort> nodes = new HashSet<>();
13
           nodes.add(new HostAndPort("192.168.150.101", 7001));
           nodes.add(new HostAndPort("192.168.150.101", 7002));
           nodes.add(new HostAndPort("192.168.150.101", 7003));
           nodes.add(new HostAndPort("192.168.150.101", 8001));
           nodes.add(new HostAndPort("192.168.150.101", 8002));
           nodes.add(new HostAndPort("192.168.150.101", 8003));
           jedisCluster = new JedisCluster(nodes, poolConfig);
21
```

```
@Test
   void testMSet() {
       jedisCluster.mset("name", "Jack", "age", "21", "sex", "male");
   @Test
   void testMSet2() {
       Map<String, String> map = new HashMap<>(3);
       map.put("name", "Jack");
       map.put("age", "21");
       map.put("sex", "Male");
       //对Map数据进行分组。根据相同的slot放在一个分组
       //key就是slot, value就是一个组
       Map<Integer, List<Map.Entry<String, String>>> result =
map.entrySet()
               .stream()
               .collect(Collectors.groupingBy(
                       entry ->
ClusterSlotHashUtil.calculateSlot(entry.getKey()))
       //串行的去执行mset的逻辑
       for (List<Map.Entry<String, String>> list : result.values()) {
           String[] arr = new String[list.size() * 2];
           for (int i = 0; i < list.size(); i++) {</pre>
               j = i << 2;
               Map.Entry<String, String> e = list.get(0);
               arr[j] = e.getKey();
               arr[j + 1] = e.getValue();
           jedisCluster.mset(arr);
   @AfterEach
   void tearDown() {
       if (jedisCluster != null) {
           jedisCluster.close();
```

```
1  @Test
2  void testMSetInCluster() {
3     Map<String, String> map = new HashMap<>(3);
4     map.put("name", "Rose");
5     map.put("age", "21");
6     map.put("sex", "Female");
7     stringRedisTemplate.opsForValue().multiSet(map);
8     
9     List<String> strings = stringRedisTemplate.opsForValue().multiGet(Arrays.asList("name", "age", "sex"));
11     strings.forEach(System.out::println);
12     
13     }
```

原理分析

在RedisAdvancedClusterAsyncCommandsImpl 类中

首先根据slotHash算出来一个partitioned的map, map中的key就是slot, 而他的value就是对应的对应相同slot的key对应的数据

通过 RedisFuture mset = super.mset(op);进行异步的消息发送

```
1 @Override
    public RedisFuture<String> mset(Map<K, V> map) {
        Map<Integer, List<K>> partitioned = SlotHash.partition(codec,
    map.keySet());
        if (partitioned.size() < 2) {</pre>
            return super.mset(map);
        Map<Integer, RedisFuture<String>> executions = new HashMap<>();
11
12
        for (Map.Entry<Integer, List<K>> entry : partitioned.entrySet()) {
13
            Map<K, V> op = new HashMap<>();
            entry.getValue().forEach(k -> op.put(k, map.get(k)));
            RedisFuture<String> mset = super.mset(op);
            executions.put(entry.getKey(), mset);
        return MultiNodeExecution.firstOfAsync(executions);
```

3、服务器端优化-持久化配置

Redis的持久化虽然可以保证数据安全,但也会带来很多额外的开销,因此持久化请遵循下列建议:

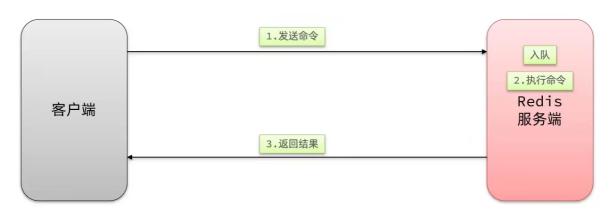
- 用来做缓存的Redis实例尽量不要开启持久化功能
- 建议关闭RDB持久化功能,使用AOF持久化
- 利用脚本定期在slave节点做RDB,实现数据备份
- 设置合理的rewrite阈值,避免频繁的bgrewrite
- 配置no-appendfsync-on-rewrite = yes, 禁止在rewrite期间做aof, 避免因AOF引起的阻塞
- 部署有关建议:
 - 。 Redis实例的物理机要预留足够内存, 应对fork和rewrite
 - 。 单个Redis实例内存上限不要太大,例如4G或8G。可以加快fork的速度、减少主从同步、数据迁移压力
 - 。 不要与CPU密集型应用部署在一起
 - 。 不要与高硬盘负载应用一起部署。例如:数据库、消息队列

4、服务器端优化-慢查询优化

4.1 什么是慢查询

并不是很慢的查询才是慢查询,而是:在Redis执行时耗时超过某个阈值的命令,称为慢查询。

慢查询的危害:由于Redis是单线程的,所以当客户端发出指令后,他们都会进入到redis底层的queue来执行,如果此时有一些慢查询的数据,就会导致大量请求阻塞,从而引起报错,所以我们需要解决慢查询问题。



慢查询的阈值可以通过配置指定:

slowlog-log-slower-than: 慢查询阈值,单位是微秒。默认是10000,建议1000

慢查询会被放入慢查询日志中, 日志的长度有上限, 可以通过配置指定:

slowlog-max-len: 慢查询日志 (本质是一个队列) 的长度。默认是128, 建议1000

```
127.0.0.1:6379> config get slowlog-max-len

1) "slowlog-max-len"

2) "128"

127.0.0.1:6379> config get slowlog-log-slower-than

1) "slowlog-log-slower-than"

2) "10000"
```

修改这两个配置可以使用: config set命令:

```
127.0.0.1:6379> config set slowlog-log-slower-than 1000
OK
127.0.0.1:6379> config get slowlog-log-slower-than
1) "slowlog-log-slower-than"
2) "1000"
```

4.2 如何查看慢查询

知道了以上内容之后,那么咱们如何去查看慢查询日志列表呢:

slowlog len: 查询慢查询日志长度
slowlog get [n]: 读取n条慢查询日志
slowlog reset: 清空慢查询列表

5、服务器端优化-命令及安全配置

安全可以说是服务器端一个非常重要的话题,如果安全出现了问题,那么一旦这个漏洞被一些坏人知道了之后,并且进行攻击,那么这就会给咱们的系统带来很多的损失,所以我们这节课就来解决这个问题。

Redis会绑定在0.0.0.0:6379,这样将会将Redis服务暴露到公网上,而Redis如果没有做身份认证,会出现严重的安全漏洞.

漏洞重现方式: https://cloud.tencent.com/developer/article/1039000

为什么会出现不需要密码也能够登录呢,主要是Redis考虑到每次登录都比较麻烦,所以Redis就有一种ssh免秘钥登录的方式,生成一对公钥和私钥,私钥放在本地,公钥放在redis端,当我们登录时服务器,再登录时候,他会去解析公钥和私钥,如果没有问题,则不需要利用redis的登录也能访问,这种做法本身也很常见,但是这里有一个前提,前提就是公钥必须保存在服务器上,才行,但是Redis的漏洞在于在不登录的情况下,也能把秘钥送到Linux服务器,从而产生漏洞

漏洞出现的核心的原因有以下几点:

- Redis未设置密码
- 利用了Redis的config set命令动态修改Redis配置
- 使用了Root账号权限启动Redis

所以:如何解决呢?我们可以采用如下几种方案

为了避免这样的漏洞,这里给出一些建议:

- Redis一定要设置密码
- 禁止线上使用下面命令: keys、flushall、flushdb、config set等命令。可以利用rename-command禁用。
- bind: 限制网卡, 禁止外网网卡访问

- 开启防火墙
- 不要使用Root账户启动Redis
- 尽量不是有默认的端口

6、服务器端优化-Redis内存划分和内存配置

当Redis内存不足时,可能导致Key频繁被删除、响应时间变长、QPS不稳定等问题。当内存使用率达到90%以上时就需要我们警惕,并快速定位到内存占用的原因。

有关碎片问题分析

Redis底层分配并不是这个key有多大,他就会分配多大,而是有他自己的分配策略,比如8,16,20等等,假定当前key只需要10个字节,此时分配8肯定不够,那么他就会分配16个字节,多出来的6个字节就不能被使用,这就是我们常说的一碎片问题

进程内存问题分析:

这片内存,通常我们都可以忽略不计

缓冲区内存问题分析:

一般包括客户端缓冲区、AOF缓冲区、复制缓冲区等。客户端缓冲区又包括输入缓冲区和输出缓冲区两种。这部分内存占用波动较大,所以这片内存也是我们需要重点分析的内存问题。

内存占用	说明
数 据 内 存	是Redis最主要的部分,存储Redis的键值信息。主要问题是BigKey问题、内存碎片问题
进 程 内 存	Redis主进程本身运行肯定需要占用内存,如代码、常量池等等;这部分内存大约几兆,在大多数生产环境中与Redis数据占用的内存相比可以忽略。
缓冲区内存	一般包括客户端缓冲区、AOF缓冲区、复制缓冲区等。客户端缓冲区又包括输入缓冲区和输出缓冲区两种。这部分内存占用波动较大,不当使用BigKey,可能导致内存溢出。

于是我们就需要通过一些命令,可以查看到Redis目前的内存分配状态:

• info memory: 查看内存分配的情况

```
127.0.0.1:6379> info memory
# Memory
used_memory:9195776
used_memory_human:8.77M
used_memory_rss:18354176
used_memory_rss_human:17.50M
used_memory_peak:81387208
used_memory_peak_human:77.62M
used_memory_peak_perc:11.30%
used_memory_overhead:5919168
used_memory_startup:810088
used_memory_dataset:3276608
used_memory_dataset_perc:39.07%
allocator_allocated:9475168
allocator_active:9822208
allocator_resident:16044032
```

• memory xxx: 查看key的主要占用情况

```
127.0.0.1:6379> memory stats
1) "peak.allocated"
2) (integer) 81387208
"total.allocated"
4) (integer) 9195776
 5) "startup.allocated"
 6) (integer) 810088
 7) "replication.backlog"
8) (integer) 0
9) "clients.slaves"
10) (integer) 0
11) "clients.normal"
12) (integer) 20504
13) "aof.buffer"
14) (integer) 0
15) "lua.caches"
```

接下来我们看到了这些配置,最关键的缓存区内存如何定位和解决呢?

内存缓冲区常见的有三种:

- 复制缓冲区: 主从复制的repl_backlog_buf, 如果太小可能导致频繁的全量复制,影响性能。通过replbacklog-size来设置,默认1mb
- AOF缓冲区: AOF刷盘之前的缓存区域, AOF执行rewrite的缓冲区。无法设置容量上限
- 客户端缓冲区: 分为输入缓冲区和输出缓冲区, 输入缓冲区最大16且不能设置。输出缓冲区可以 设置

以上复制缓冲区和AOF缓冲区 不会有问题,最关键就是客户端缓冲区的问题

客户端缓冲区:指的就是我们发送命令时,客户端用来缓存命令的一个缓冲区,也就是我们向redis输入数据的输入端缓冲区和redis向客户端返回数据的响应缓存区,输入缓冲区最大1G且不能设置,所以这一块我们根本不用担心,如果超过了这个空间,redis会直接断开,因为本来此时此刻就代表着redis处理不过来了,我们需要担心的就是输出端缓冲区



Both the hard or the soft limit can be disabled by setting them to zero.client-output-buffer-limit normal 0 0 0 client-output-buffer-limit replica 256mb 64mb 60 client-output-buffer-limit pubsub 32mb 8mb 60

我们在使用redis过程中,处理大量的big value,那么会导致我们的输出结果过多,如果输出缓存区过大,会导致redis直接断开,而默认配置的情况下, 其实他是没有大小的,这就比较坑了,内存可能一下子被占满,会直接导致咱们的redis断开,所以解决方案有两个

- 1、设置一个大小
- 2、增加我们带宽的大小,避免我们出现大量数据从而直接超过了redis的承受能力

7、服务器端集群优化-集群还是主从

集群虽然具备高可用特性,能实现自动故障恢复,但是如果使用不当,也会存在一些问题:

- 集群完整性问题
- 集群带宽问题
- 数据倾斜问题
- 客户端性能问题
- 命令的集群兼容性问题
- lua和事务问题

问题1、在Redis的默认配置中,如果发现任意一个插槽不可用,则整个集群都会停止对外服务:

大家可以设想一下,如果有几个slot不能使用,那么此时整个集群都不能用了,我们在开发中,其实最重要的是可用性,所以需要把如下配置修改成no,即有slot不能使用时,我们的redis集群还是可以对外提供服务

```
# By default Redis Cluster nodes stop accepting queries if they detect there
# is at least a hash slot uncovered (no available node is serving it).
# This way if the cluster is partially down (for example a range of hash slots
# are no longer covered) all the cluster becomes, eventually, unavailable.
# It automatically returns available as soon as all the slots are covered again.
#
# However sometimes you want the subset of the cluster which is working,
# to continue to accept queries for the part of the key space that is still
# covered. In order to do so, just set the cluster-require-full-coverage
# option to no.
#
# cluster-require-full-coverage yes
```

问题2、集群带宽问题

集群节点之间会不断的互相Ping来确定集群中其它节点的状态。每次Ping携带的信息至少包括:

- 插槽信息
- 集群状态信息

集群中节点越多,集群状态信息数据量也越大,10个节点的相关信息可能达到1kb,此时每次集群互通需要的带宽会非常高,这样会导致集群中大量的带宽都会被ping信息所占用,这是一个非常可怕的问题,所以我们需要去解决这样的问题

解决途径:

- 避免大集群,集群节点数不要太多,最好少于1000,如果业务庞大,则建立多个集群。
- 避免在单个物理机中运行太多Redis实例
- 配置合适的cluster-node-timeout值

问题3、命令的集群兼容性问题

有关这个问题咱们已经探讨过了,当我们使用批处理的命令时,redis要求我们的key必须落在相同的slot上,然后大量的key同时操作时,是无法完成的,所以客户端必须要对这样的数据进行处理,这些方案我们之前已经探讨过了,所以不再这个地方赘述了。

问题4、lua和事务的问题

lua和事务都是要保证原子性问题,如果你的key不在一个节点,那么是无法保证lua的执行和事务的特性的,所以在集群模式是没有办法执行lua和事务的

那我们到底是集群还是主从

单体Redis (主从Redis) 已经能达到万级别的QPS,并且也具备很强的高可用特性。如果主从能满足业务需求的情况下,所以如果不是在万不得已的情况下,尽量不搭建Redis集群

8、结束语

亲爱的小伙帮们辛苦啦,咱们有关redis的最佳实践到这里就讲解完毕了,期待小伙们学业有成~~~~