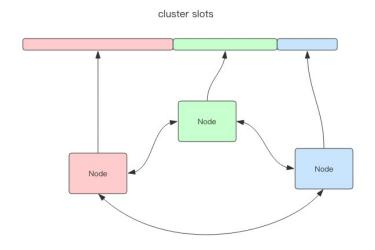


集群 3: 众志成城 —— Cluster



RedisCluster 是 Redis 的亲儿子,它是 Redis 作者自己提供的 Redis 集群化方案。

相对于 Codis 的不同,它是去中心化的,如图所示,该集群有三个 Redis 节点组成,每个节点负责整个集群的一部分数据,每个节点负责的数据多少可能不一样。这三个节点相互连接组成一个对等的集群,它们之间通过一种特殊的二进制协议相互交互集群信息。







Redis Cluster 将所有数据划分为 16384 的 slots,它比 Codis 的 1024 个槽划分的更为精细,每个节点负责其中一部分槽位。槽位的信息存储于每个节点中,它不像 Codis,它不需要另外的分布式存储来存储节点槽位信息。

当 Redis Cluster 的客户端来连接集群时,它也会得到一份集群的槽位配置信息。这样当客户端要查找某个 key 时,可以直接定位到目标节点。

这点不同于 Codis, Codis 需要通过 Proxy 来定位目标节点, RedisCluster 是直接定位。客户端为了可以直接定位某个具体的 key 所在的节点,它就需要缓存槽位相关信息,这样才可以准确快速地定位到相应的节点。同时因为槽位的信息可能会存在客户端与服务器不一致的情况,还需要纠正机制来实现槽位信息的校验调整。

另外,RedisCluster 的每个节点会将集群的配置信息持久化到配置文件中,所以必须确保配置文件是可写的,而且尽量不要依靠人工修改配置文件。

槽位定位算法

Cluster 默认会对 key 值使用 crc32 算法进行 hash 得到一个整数值,然后用这个整数值对 16384 进行取模来得到具体槽位。

Cluster 还允许用户强制某个 key 挂在特定槽位上,通过在 key 字符串里面嵌入 tag 标记,这就可以强制 key 所挂在的槽位等于 tag 所在的槽位。

```
def HASH_SLOT(key)
    s = key.index "{"
    if s
        e = key.index "}",s+1
        if e && e != s+1
            key = key[s+1..e-1]
    end
    end
    crc16(key) % 16384
end
```

ruby





当客户端向一个错误的节点发出了指令,该节点会发现指令的 key 所在的槽位并 不归自己管理,这时它会向客户端发送一个特殊的跳转指令携带目标操作的节点 地址,告诉客户端去连这个节点去获取数据。

GET x

-MOVED 3999 127.0.0.1:6381

MOVED 指令的第一个参数 3999 是 key 对应的槽位编号,后面是目标节点地 址。MOVED 指令前面有一个减号,表示该指令是一个错误消息。

客户端收到 MOVED 指令后,要立即纠正本地的槽位映射表。后续所有 key 将 使用新的槽位映射表。

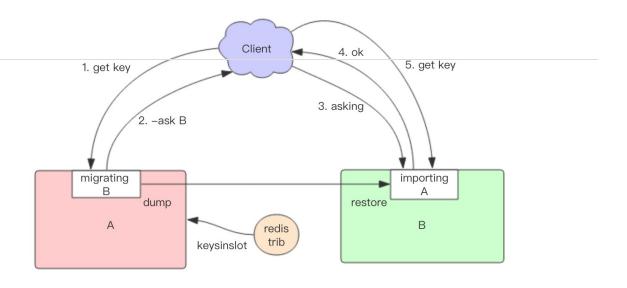
迁移

Redis Cluster 提供了工具 redis-trib 可以让运维人员手动调整槽位的分配情 况,它使用 Ruby 语言进行开发,通过组合各种原生的 Redis Cluster 指令来实 现。这点 Codis 做的更加人性化,它不但提供了 UI 界面可以让我们方便的迁 移,还提供了自动化平衡槽位工具,无需人工干预就可以均衡集群负载。不过 Redis 官方向来的策略就是提供最小可用的工具,其它都交由社区完成。

迁移过程







Redis 迁移的单位是槽,Redis 一个槽一个槽进行迁移,当一个槽正在迁移时,这个槽就处于中间过渡状态。这个槽在原节点的状态为 migrating ,在目标节点的状态为 importing ,表示数据正在从源流向目标。

迁移工具 redis-trib 首先会在源和目标节点设置好中间过渡状态,然后一次性获取源节点槽位的所有 key 列表(keysinslot指令,可以部分获取),再挨个key进行迁移。每个 key 的迁移过程是以原节点作为目标节点的「客户端」,原节点对当前的key执行dump指令得到序列化内容,然后通过「客户端」向目标节点发送指令restore携带序列化的内容作为参数,目标节点再进行反序列化就可以将内容恢复到目标节点的内存中,然后返回「客户端」OK,原节点「客户端」收到后再把当前节点的key删除掉就完成了单个key迁移的整个过程。

从源节点获取内容 => 存到目标节点 => 从源节点删除内容。

注意这里的迁移过程是同步的,在目标节点执行restore指令到原节点删除key之间,原节点的主线程会处于阻塞状态,直到key被成功删除。

如果迁移过程中突然出现网络故障,整个slot的迁移只进行了一半。这时两个节点依旧处于中间过渡状态。待下次迁移工具重新连上时,会提示用户继续进行迁移。

在迁移过程中,如果每个key的内容都很小,migrate指令执行会很快,它就并不会影响客户端的正常访问。如果key的内容很大,因为migrate指令是阻塞指令会同时导致原节点和目标节点卡顿,影响集群的稳定型。所以在集群环境下业务逻辑要尽可能避免大key的产生。





在迁移过程中,客户端访问的流程会有很大的变化。

首先新旧两个节点对应的槽位都存在部分 key 数据。客户端先尝试访问旧节点,如果对应的数据还在旧节点里面,那么旧节点正常处理。如果对应的数据不在旧节点里面,那么有两种可能,要么该数据在新节点里,要么根本就不存在。旧节点不知道是哪种情况,所以它会向客户端返回一个 -ASK targetNodeAddr 的重定向指令。客户端收到这个重定向指令后,先去目标节点执行一个不带任何参数的asking 指令,然后在目标节点再重新执行原先的操作指令。

为什么需要执行一个不带参数的 asking 指令呢?

因为在迁移没有完成之前,按理说这个槽位还是不归新节点管理的,如果这个时候向目标节点发送该槽位的指令,节点是不认的,它会向客户端返回一个 - MOVED 重定向指令告诉它去源节点去执行。如此就会形成 **重定向循环**。 asking 指令的目标就是打开目标节点的选项,告诉它下一条指令不能不理,而要当成自己的槽位来处理。

从以上过程可以看出,迁移是会影响服务效率的,同样的指令在正常情况下一个 ttl 就能完成,而在迁移中得 3 个 ttl 才能搞定。

容错

Redis Cluster 可以为每个主节点设置若干个从节点,单主节点故障时,集群会自动将其中某个从节点提升为主节点。如果某个主节点没有从节点,那么当它发生故障时,集群将完全处于不可用状态。不过 Redis 也提供了一个参数 cluster-require-full-coverage 可以允许部分节点故障,其它节点还可以继续提供对外访问。

网络抖动

真实世界的机房网络往往并不是风平浪静的,它们经常会发生各种各样的小问题。比如网络抖动就是非常常见的一种现象,突然之间部分连接变得不可访问,然后很快又恢复正常。

为解决这种问题,Redis Cluster 提供了一种选项 cluster-node-timeout ,表示当某个节点持续 timeout 的时间失联时,才可以认定该节点出现故障,需要进





行主从切换。如果没有这个选项,网络抖动会导致主从频繁切换 (数据的重新复制)。

还有另外一个选项 cluster-slave-validity-factor 作为倍乘系数来放大这个超时时间来宽松容错的紧急程度。如果这个系数为零,那么主从切换是不会抗拒网络抖动的。如果这个系数大于 1,它就成了主从切换的松弛系数。

可能下线 (PFAIL-Possibly Fail) 与确定下线 (Fail)

因为 Redis Cluster 是去中心化的,一个节点认为某个节点失联了并不代表所有的节点都认为它失联了。所以集群还得经过一次协商的过程,只有当大多数节点都认定了某个节点失联了,集群才认为该节点需要进行主从切换来容错。

Redis 集群节点采用 Gossip 协议来广播自己的状态以及自己对整个集群认知的改变。比如一个节点发现某个节点失联了 (PFail),它会将这条信息向整个集群广播,其它节点也就可以收到这点失联信息。如果一个节点收到了某个节点失联的数量 (PFail Count) 已经达到了集群的大多数,就可以标记该节点为确定下线状态 (Fail),然后向整个集群广播,强迫其它节点也接收该节点已经下线的事实,并立即对该失联节点进行主从切换。

Cluster 基本使用

redis-py 客户端不支持 Cluster 模式,要使用 Cluster,必须安装另外一个包,这个包是依赖 redis-py 包的。

```
pip install redis-py-cluster
```

下面我们看看 redis-py-cluster 如何使用。

```
>>> from rediscluster import StrictRedisCluster
>>> # Requires at least one node for cluster discovery. Multiple nodes is recommended.
>>> startup_nodes = [{"host": "127.0.0.1", "port": "7000"}]
>>> rc = StrictRedisCluster(startup_nodes=startup_nodes, decode_responses=True)
>>> rc.set("foo", "bar")
True
>>> print(rc.get("foo"))
```





Cluster 是去中心化的,它有多个节点组成,构造 StrictRedisCluster 实例时,我们可以只用一个节点地址,其它地址可以自动通过这个节点来发现。不过如果提供多个节点地址,安全性会更好。如果只提供一个节点地址,那么当这个节点挂了,客户端就必须更换地址才可以继续访问 Cluster。 第二个参数 decode_responses 表示是否要将返回结果中的 byte 数组转换成 unicode。

Cluster 使用起来非常方便,用起来和普通的 redis-py 差别不大,仅仅是构造方式不同。但是它们也有相当大的不一样之处,比如 Cluster 不支持事务,Cluster 的 mget 方法相比 Redis 要慢很多,被拆分成了多个 get 指令,Cluster 的 rename 方法不再是原子的,它需要将数据从原节点转移到目标节点。

槽位迁移感知

如果 Cluster 中某个槽位正在迁移或者已经迁移完了, client 如何能感知到槽位的变化呢? 客户端保存了槽位和节点的映射关系表,它需要即时得到更新,才可以正常地将某条指令发到正确的节点中。

我们前面提到 Cluster 有两个特殊的 error 指令,一个是 moved ,一个是 asking 。

第一个 moved 是用来纠正槽位的。如果我们将指令发送到了错误的节点,该节点发现对应的指令槽位不归自己管理,就会将目前节点的地址随同 moved 指令回复给客户端通知客户端去目标节点去访问。这个时候客户端就会刷新自己的槽位关系表,然后重试指令,后续所有打在该槽位的指令都会转到目标节点。

第二个 asking 指令和 moved 不一样,它是用来临时纠正槽位的。如果当前槽位正处于迁移中,指令会先被发送到槽位所在的旧节点,如果旧节点存在数据,那就直接返回结果了,如果不存在,那么它可能真的不存在也可能在迁移目标节点上。所以旧节点会通知客户端去新节点尝试一下拿数据,看看新节点有没有。这时候就会给客户端返回一个 asking error 携带上目标节点的地址。客户端收到这个 asking error 后,就会去目标节点去尝试。客户端不会刷新槽位映射关系表,因为它只是临时纠正该指令的槽位信息,不影响后续指令。

重试 2 次





moved 和 asking 指令都是重试指令,客户端会因为这两个指令多重试一次。读者有没有想过会不会存在一种情况,客户端有可能重试 2 次呢?这种情况是存在的,比如一条指令被发送到错误的节点,这个节点会先给你一个 moved 错误告知你去另外一个节点重试。所以客户端就去另外一个节点重试了,结果刚好这个时候运维人员要对这个槽位进行迁移操作,于是给客户端回复了一个 asking 指令告知客户端去目标节点去重试指令。所以这里客户端重试了 2 次。

重试多次

在某些特殊情况下,客户端甚至会重试多次,读者可以开发一下自己的脑洞想一想什么情况下会重试多次。

正是因为存在多次重试的情况,所以客户端的源码里在执行指令时都会有一个循环,然后会设置一个最大重试次数,Java 和 Python 都有这个参数,只是设置的值不一样。当重试次数超过这个值时,客户端会直接向业务层抛出异常。

集群变更感知

当服务器节点变更时,客户端应该即时得到通知以实时刷新自己的节点关系表。 那客户端是如何得到通知的呢?这里要分 2 种情况:

- 1. 目标节点挂掉了,客户端会抛出一个 ConnectionError ,紧接着会随机挑一个节点来重试,这时被重试的节点会通过 moved error 告知目标槽位被分配到的新的节点地址。
- 2. 运维手动修改了集群信息,将 master 切换到其它节点,并将旧的 master 移除集群。这时打在旧节点上的指令会收到一个 ClusterDown 的错误,告知当前节点所在集群不可用 (当前节点已经被孤立了,它不再属于之前的集群)。这时客户端就会关闭所有的连接,清空槽位映射关系表,然后向上层抛错。待下一条指令过来时,就会重新尝试初始化节点信息。

思考 & 作业

- 1. 请读者自己尝试搭建 Cluster 集群。
- 2. 使用客户端连接集群进行一些常规指令的操作体验。