

问答日志

问：数据会不会丢

重启后 是自己恢复吗

答：重启后自动恢复，恢复最后一次持久化的数据，持久化后的数据会丢

Free3610:20:53:02 保存的是个一些命令，是不是比 RDB 方式更快呢，在数据量很大的情况下

雷池:20:57:55

RDB 是子线程写入的，如果能瞬间完成，那设置 `save 1 1` 不就完了，还要 AOF 干什么呢。。

1 1 就不能丢了啊

答：rdb 如果数据集比较大的时候，fork 可能比较耗时，造成服务器在一段时间内停止处理客户端的请求；

Free3610:20:58:52

是不是开一个 AOF 就好了

答：综合 AOF 和 RDB 两种持久化方式，用 AOF 来保证数据不丢失，作为恢复数据的第一选择；用 RDB 来做不同程度的冷备，在 AOF 文件都丢失或损坏不可用的时候，可以使用 RDB 进行快速的数据恢复。

跑丢一只鞋-北京-2 年:20:58:53

这个 save 的策略 可以配 一套 是吗

答: 是的

Ro-深圳-3 年 Java:20:59:37

save 1 1 不是跟 aof 的 everysec 差不多吗

答: rdb 每次 fork 需要时间, 这个过程比 aof 慢

雷池:21:01:29

AOF write 的时候是《子线程》, 重写的时候是《子进程》, RDB 能用子进程进行写入, 为什么 AOF 不可以呢?

答:

不保存 (AOF_FSYNC_NO) : 写入和保存都由主进程执行, 两个操作都会阻塞主进程。每一秒钟保存一次 (AOF_FSYNC_EVERYSEC) : 写入操作由主进程执行, 阻塞主进程。保存操作由子线程执行, 不直接阻塞主进程, 但保存操作完成的快慢会影响写入操作的阻塞时长。每执行一个命令保存一次 (AOF_FSYNC_ALWAYS) : 和模式 1 一样。因为阻塞操作会让 Redis 主进程无法持续处理请求, 所以一般说来, 阻塞操作执行得越少、完成得越快, Redis 的性能就越好。

Write 是主进程, 写的是实时的命令, 主线程更好

黄欣健-软件开发-东莞-4 个月:21:02:05

如果数据量很大的话, save 1 1 fork 也好耗时的, 好像

答: 是的

黄欣健-软件开发-东莞-4 个月:21:09:45

刚刚改的是 slave 的配置文件吗, 好像有点小懵逼

答: 是的

Free3610:21:13:51

如何保证读从时, 数据一致呢

答：不能保证

赵柏杨:21:14:30

同步机制是啥

答：

Redis 的主从同步，分为**全量同步**和**增量同步**。

只有从机第一次连接上主机是**全量同步**。

断线重连有可能触发**全量同步**也有可能是**增量同步**（master 判断 runid 是否一致）。

Ro-深圳-3 年 Java:21:16:36

为什么用 127.0.0.1 ？

答：本机

大胜.彼得:21:16:54

一个机器

雷池:21:17:10

127.0.0.1 是本地回环地址

雷池:21:16:49

save ""还能同步吗

答：不能

xiaoLee-hangzhou:21:17:11

从库的操作 同步不到主上

答：从库不能写

杨腾飞:21:19:54

投票选举的到底是主服务器挂没挂，还是从剩下没挂的从服务器里选

举一个主服务器？

雷池:21:21:28

挂了才选举，不挂打 pingpong，我理解是这样

答：对

跑丢一只鞋-北京-2 年:21:23:05

两个哨兵服务 选举机制可用吗？

xiaoLee-hangzhou:21:23:22

两个咋投票

雷池:21:24:48

+1，哨兵好像最少 3 个额

雷池:21:25:33

某个 slaver 如何确定？

答：单个也能，不过没用，通过选举确认，一般是第一个

大胜.彼得:21:25:44

重新认主 是不是得改配置

答：是

xiaoLee-hangzhou:21:25:51

主库自动变重库吗？

答：是

吕伟明:21:26:10

一个能哨兵吗

Free3610:21:26:22

猫哥，Sentiael 的数量是如何定的？一个从一个还是？

答：自己配置

xiaomu:21:26:30

master 重连后变成从库不需要改配置吗？

答：自动的

雷池:21:26:31

这个变是谁驱动的？毕竟从本来不能 set

答：哨兵

黄欣健-软件开发-东莞-4 个月:21:26:33

如果还没同步完毕的时候，哨兵觉得主死了咋办

答：不做处理

杨腾飞:21:26:43

一般是奇数

黄欣健-软件开发-东莞-4 个月:21:27:16

那数据算丢了吧

答：对

杨腾飞:21:28:47

mymaster 是自定义的吗

雷池:21:31:01

必须的，哨兵群的标示，应该有防止乱入的功能

答：对

xxzx_4684222:21:37:47

从的配置文件会自动改吗？

杨升玮-上海:21:37:55

主 从 哨

大胜.彼得:21:37:56

之前不是讲哨兵变主吗？咋现在是从变主了

答：就是主变从

大胜.彼得:21:38:14

明白了

xiaoLee-hangzhou:21:38:23

我也想知道 从的配置文件改了吗？

答：变了

黄海-成都:21:38:49

哨兵咋个知道有几个从的？

答：一个哨兵一个从

xiaoLee-hangzhou:21:40:14

如果多台 redis 哨兵 怎么配置

答：一样的

雷池:21:40:45

1 个投票就认同，假设两个从，两个哨兵，主挂掉后，哨兵各自认一个从为主咋整。

黄欣健-软件开发-东莞-4 个月:21:41:55

好像不会，刚刚说过，哨兵 A 发现主挂了后，会找其它哨兵去 ping 那个主的吧

答：不会发生，不过尽量奇数从

xiaoLee-hangzhou:21:42:17

哨兵怎么发现多台 redis 服务

黄海-成都:21:42:29

哨兵认得主，从跟随的主，哨兵怎么知道谁是从的呢？

xxzx_4684222:21:43:32

启动的时候通过主找到所有的从？

答：哨兵是 redis 的一个配置

<https://blog.csdn.net/u012240455/article/details/81843714>

大胜.彼得:21:44:02

老师你这个是编译一次源码，重定向安装了多个实例对吧

答：是

雷池:21:44:44

貌似 redis 的 info 可以查看到 slave 列表

杨腾飞:21:44:54

写数据也是哨兵来写吗

答：哨兵也是 redis

xxzx_4684222:21:44:59

录播里没有哨兵的安装吧

黄欣健-软件开发-东莞-4 个月:21:45:23

哨兵是不是类似于 nginx 反向代理

大胜.彼得:21:45:29

哨兵不需要多余的安装 只是配置吧

xiaoLee-hangzhou:21:45:49

哨兵就是监控

答：只是配置

休息 10 分钟

雷池:21:45:58

哨兵知道自己有几个兄弟吗

答：知道

xxzx_2655052:21:46:40

客户端不是直连主从机，而是跟哨兵通信？

xxzx_2655052:21:47:31

那哨兵不是压力很大？

答：哨兵是配置

攀登:21:47:37

哨兵节点的可靠性怎么保证？

老猫:21:47:52

哨兵有多个

张中强:21:48:02

不会只有一个哨兵的

xxzx_2655052:21:48:08

老师，客户端不是直连主从机，而是跟哨兵通信？

老猫:21:48:11 对

杨腾飞:21:48:28

哨兵模式写数据是由哨兵交给 master 来执行吗

雷池:21:50:06

哨兵还有代理的功能，程序连的是哨兵端口

雷池:21:58:13

笛卡尔节点。

跑丢一只鞋-北京-2 年:21:59:41

啥是 hash 槽？

答：每一个可以放数据的节点

攀登:22:00:02

为什么是 16384 个 hash 槽

答：2 的 14 次方

雷池:22:03:04

hash 冲突呢

北方云天:22:04:17

如何解决哈希冲突？

答：这是用来分散数据的，不用考虑

Free3610:22:05:29

从服务器是何种机制挂到哪台主服务上？

答：根据配置内部分配

Free3610:22:06:00

从都存所有数据吗

xxzx_4684222:22:08:27

一个从同时可以是多个主的从吗？

答：不可以

强-上海:22:08:46

那就是每个主都必须有从？

答：不是必须，单个还分主从干嘛

Free3610:22:12:49

只用一条开启集群配置吗

答：对

Free3610:22:16:07

这个数字如何配置的？还是都是基本 1: 1 相近关系

吕伟明:22:16:31

所以他是随机分配的是吗

答：配置

吕伟明:22:16:39

指定哪个主哪个从

张中强:22:16:44

自动配置的

Free3610:22:17:10

如果我配置 3 主 10 从呢，这个数字如何指定？

Free3610:22:17:32

假设

答：看你自己配

跑丢一只鞋-北京-2 年:22:21:52

hash 槽的数量 和 master 的数量 有关系吗？

答：没有

Ro-深圳-3 年 Java:22:22:34

16384 是一个固定的值吗 猫哥

答：对

Free3610:22:22:41

移除从服务后，一段时间后启动加入集群，数据如何保证的？

答：复制主机数据

杨海波:22:26:32

16384 是固定的

强-上海:22:26:51

那原来这些槽里面的数据也是跟着过来吗?

答: 对

大胜.彼得:22:28:43

重新分配槽时, 同一个 key 下的 value 肯定都会签到同一个服务节点

上 对吧

答: 对

枣幸 home:22:31:07

如果 key 的数量大于 16384 会怎样?

答: 不影响

雷池:22:31:24

hash 冲突必然

xxzx_2655052:22:31:36

槽值只是用来定位的

答: 对

跑丢一只鞋-北京-2 年:22:32:20

每一个从 是 保存主的 全部数据把

答：对

大胜.彼得:22:32:21

感觉 redis 自动化比较多

马德成:22:32:26

如果添加节点，槽会重新分配？

答：要手动分配

xxzx_2655052:22:33:12

为啥要有槽呢，直接用主节点的个数取余不就行了？

答：方便修改节点

马德成:22:33:37

通常什么情况会加节点？删节点？

马德成:22:34:30

那这样加节点的话，没个槽能存储的数据量变大了是吗？

答：节点不够用加，一般不删

xxzx_4684222:22:34:35

挂掉的主重启后会自动变为从吗？

答：是的

Ro-深圳-3 年 Java:22:34:37

槽不是均匀分配到各个节点的吗 加节点后手动从每个节点分一点出来吗

答：自己分配

雷池:22:35:02

如果有 3 台机器，部署 3 主 3 从，可以自动错开以保证 master 和 slave 不在同一台上吗，我看到分配的时候有一个 Warning 提示，所以有了这个疑问

雷池:22:35:47

对啊

xxzx_4684222:22:36:06

挂掉的主重启后会自动变为从吗？

答：是的

雷池:22:36:13

因为主从是自动分配的嘛，如果主和从分配到了同一台下，就有这个问题叻

雷池:22:37:15

明白

xxzx_2655052:22:41:19

是主机投票选从机为主机，不是从机之间选举？

答：是的