复制的原理



1. 保存主节点信息

执行replicaof命令后,从节点只保存主节点的信息,便直接返回;

2. 与主节点建立连接

从节点内部有每秒运行的定时任务, 当定时任务发现存在新的主节点后, 会尝试与该节点建立网络连接;

3. 发送ping命令

成功建立连接后,从节点发送ping请求进行首次通信,若从节点没有收到pong回复,则会断开此次连接;

4. 权限验证

若主节点设置了requirepass,则从节点必须配置masterauth,并且与主节点密码相同才能通过验证;

5. 同步数据集

主从节点正常通信后, 主节点会判断本次连接是否为首次连接, 进而向从节点发送全部数据或部分数据;

6. 命令持续复制

主节点把当前的数据同步给从节点后,接下来会持续地将写命令发送给从节点,保证主从数据的一致性。



- 从2.8版本开始, Redis使用psync命令完成主从数据同步, 同步过程分为全量复制和部分复制;
- 全量复制一般用于初次复制的场景,部分复制则用于处理因网络中断等原因造成数据丢失的场景;
- psync命令需要以下参数的支持:

1.复制偏移量

主节点处理写命令后,会把命令长度做累加记录,从节点在接收到写命令后,也会做累加记录; 从节点会每秒钟上报一次自身的复制偏移量给主节点,而主节点则会保存从节点的复制偏移量;

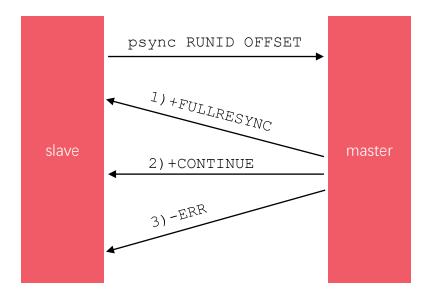
2. 积压缓冲区

保存在主节点上的一个固定长度的队列,默认大小为1M, 当主节点有连接的从节点时被创建; 主节点处理写命令时,不但会把命令发送给从节点,还会写入积压缓冲区; 缓冲区是先进先出的队列,可以保存最近已复制的数据,用于部分复制和命令丢失的数据补救;

3.主节点运行ID

每个Redis节点启动后,都会动态分配一个40位的十六进制字符串作为运行ID; 如果使用IP和端口的方式标识主节点,那么主节点重启变更了数据集(RDB/AOF),从节点再基于复制偏移量复制数据将是不安全的,因此当主节点的运行ID变化后,从节点将做全量复制。

- 1. 若回复+FULLRESYNC,则从节点将触发全量复制;
- 2. 若回复+CONTINUE,则从节点将触发部分复制;
- 3. 若回复-ERR, 说明主节点版本过低, 无法识别psync命令。

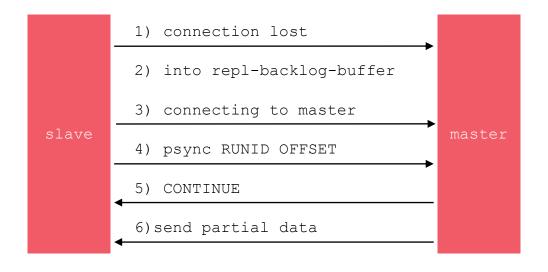








05 / 部分复制





■ 心跳机制

主节点默认每隔10秒 (repl-ping-slave-period) 对从节点发送ping命令, 判断从节点的连接状态; 从节点在主线程中每隔1秒发送"replconf ack OFFSET"命令, 给主节点上报自身的复制偏移量;

■ 异步复制

主节点不但负责数据读写,还负责把写命令同步给从节点;

写命令的发送过程是异步的,即主节点自身处理完写命令后直接返回给客户端,并不等待从节点复制完成。





THANKS



关注【牛客大学】公众号 回复"牛客大学"获取更多求职资料