在前面的异步复制模型中,一旦主从复制发生故障需要进行切主时,那么我们就需要在新的 Master 上找到 binlog 的 position 点,然后在其它 Slave 节点上重新执 行 change master to, master_log_file=xx, master_log_pos=xx 这么做很麻烦,而且非常容易出错。并且这种基于 binlog position 位点的复制没有办法保证同一个事务只执行一次,换句话说,没有办法保证幂等性 因此,MySQL 5.6 版本中引入了全局事务 ID,能够在集群中唯一的标识一个事务。其全称为 Global Transaction Identifier,也就是 GTID。GTID 的作用和我们业 务上的全局唯一 ID 没啥区别,最重要的作用就是保证幂等 server_uuid transaction id GTID 由两部分组成,一个是当前 MySQL Server 的 server_uuid, 另一个则是自增的事务 ID a0544e74-3db4-11eb-a545-a0dd719fca16: 2547 enforce_gtid_consistency = ON /* 持久化 GTID,必须设置 */ 如果需要开启 GTID 的话,需要在配置文件中添加两条配置 gtid_mode = ON /* 启用 GTID */ 开启 GTID 然后,我们就可以在 binlog 中或者是执行 select @@gtid_executed; 来查看 GTID 了 基于 GTID 的复制模型 GTID 将会被持久化在 mysql.gtid_executed 这张表中,并且 MySQL 会使用一个后台线程来对这张表进行数据压缩,默认是每执行 1000 个事务执行一次压缩,所 以不必担心 gtid_executed 这张表会无限地增长 当我们开启了 GTID 以后,主从切换就会变得相对比较简单。新的从节点可以使用 Auto Positioning 的方式去同步新的 Master 节点,自动匹配 GTID 断点能够有效 的减少错误的发生 这里的 Slave 失效并不一定代表 Slave 节点宕机,也有可能是出现了网络分区、Slave 崩溃重启等等 ● Slave 节点失效 Slave 失效时的恢复相对比较简单,重新执行 change master to, master_auto_position=1; 即可,由 Slave 和 Master 去自动的进行 GTID 的协商工作,补全 Slave 因为宕机所缺失的数据即可 - 🕞 处理节点宕机 Master 节点失效以后处理起来比较棘手,首先一个从库需要被提升成为主库,并且如果客户端没有做 proxy 的话,那么就需要 重新配置,并且当原有 Master 节点被修复以后,还需要将其变为 Slave 节点。整个过程称之为故障转移 (failover) 2 Master 节点失效 failover 的具体内容将放置于后续的整理中。不管是基于 binlog position 位点选出新的 Master,还是基于 GTID 来选出 新的 Master, 过程都大致类似,既可以人为介入处理, 也可以使用 Paxos 或 Raft 共识算法来自动完成选主工作 **MySQL GTID** 因此,在配置 MySQL 主从同步时,应尽量开启 GTID,一方面减少运维成本,另一方面则提高数据的一致性程度 与半同步复制 MySQL 半同步复制模型分为两种,一是有损半同步复制,二是无损半同步复制。之所以称之为半同步复制的原因在于该模型下不需要所有的 Slave 都使用同步复 制,只需要指定 Slave 节点数量进行同步复制即可 有损同步复制是指当 Master 节点将事务 Commit 以后,再同步地将 binlog 内容发送至 Slave 节点。如果 Master 在提交事务之后,在向 Slave 发送 binlog 之前 宕机的话,那么 Slave 将无法收到当前事务的 binlog,造成 Slave 和 Master 数据不一致,因此称之为有损同步复制 7) Execute 一阶段 redolog & binlog SQL Threac 2) Write 1) Send binlog Dump 半同步复制模型 wait ACK I/O Thread Thread 6) Read ↑ 5) ACK 3) OK ACK Recv 4) ACK relay log 二阶段 committed Master Slave 上图为无损半同步复制的大致流程。可以看到,Master 在进行两阶段提交时,在 commit 之前需要将 binlog 同步地发送给 Slave,并等待 ACK。当 Slave 接收 到此条消息并且写入 relay log 之后,返回 ACK。Master 在接收到 ACK 以后,才会继续事务的进行 考虑这样的一种情况,Master 在等待 Slave ACK 的过程中宕机,但是 Slave 已经应用了当前接收的事务,此时 Master 和 Slave 之间就会出现不一致。不过,当我 们执行完切主操作以后,数据仍然可以通过其它方式传播到其它节点 MySQL 的半同步复制是以插件形式提供的,因此,如果我们想要使用半同步复制的话,需要安装对应的插件 半同步的相关配置 https://dev.mysql.com/doc/refman/8.0/en/replication-semisync-installation.html