

讲堂 > MySQL实战45讲 > 文章详情

## 25 | MySQL是怎么保证高可用的?

2019-01-09 林晓斌



### 25 | MySQL是怎么保证高可用的?

朗读人：林晓斌 17'23" | 15.92M

在上一篇文章中，我和你介绍了 binlog 的基本内容，在一个主备关系中，每个备库接收主库的 binlog 并执行。

正常情况下，只要主库执行更新生成的所有 binlog，都可以传到备库并被正确地执行，备库就能达到跟主库一致的状态，这就是最终一致性。

但是，MySQL 要提供高可用能力，只有最终一致性是不够的。为什么这么说呢？今天我就着重和你分析一下。

这里，我再放一次上一篇文章中讲到的双 M 结构的主备切换流程图。

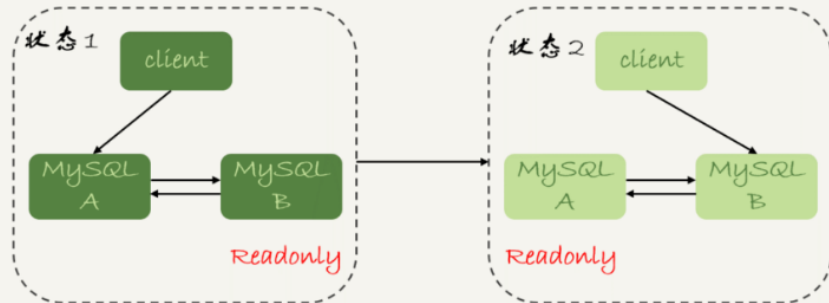


图 1 MySQL 主备切换流程 -- 双 M 结构

## 主备延迟

主备切换可能是一个主动运维动作，比如软件升级、主库所在机器按计划下线等，也可能是被动操作，比如主库所在机器掉电。

接下来，我们先一起看看主动切换的场景。

在介绍主动切换流程的详细步骤之前，我要先跟你说明一个概念，即“同步延迟”。与数据同步有关的时间点主要包括以下三个：

1. 主库 A 执行完成一个事务，写入 binlog，我们把这个时刻记为 T1；
2. 之后传给备库 B，我们把备库 B 接收完这个 binlog 的时刻记为 T2；
3. 备库 B 执行完成这个事务，我们把这个时刻记为 T3。

所谓主备延迟，就是同一个事务，在备库执行完成的时间和主库执行完成的时间之间的差值，也就是  $T3 - T1$ 。

你可以在备库上执行 `show slave status` 命令，它的返回结果里面会显示 `seconds_behind_master`，用于表示当前备库延迟了多少秒。

`seconds_behind_master` 的计算方法是这样的：

1. 每个事务的 binlog 里面都有一个时间字段，用于记录主库上写入的时间；
2. 备库取出当前正在执行的事务的时间字段的值，计算它与当前系统时间的差值，得到 `seconds_behind_master`。

可以看到，其实 `seconds_behind_master` 这个参数计算的就是  $T3 - T1$ 。所以，我们可以用 `seconds_behind_master` 来作为主备延迟的值，这个值的时间精度是秒。

你可能会问，如果主备库机器的系统时间设置不一致，会不会导致主备延迟的值不准？

其实不会的。因为，备库连接到主库的时候，会通过执行 `SELECT UNIX_TIMESTAMP()` 函数来获得当前主库的系统时间。如果这时候发现主库的系统时间与自己不一致，备库在执行 `seconds_behind_master` 计算的时候会自动扣掉这个差值。

需要说明的是，在网络正常的时候，日志从主库传给备库所需的时间是很短的，即  $T2 - T1$  的值是非常小的。也就是说，网络正常情况下，主备延迟的主要来源是备库接收完 binlog 和执行完这个事务之间的时间差。

所以说，主备延迟最直接的表现是，备库消费中转日志（relay log）的速度，比主库生产 binlog 的速度要慢。接下来，我就和你一起分析下，这可能是由哪些原因导致的。

## 主备延迟的来源

**首先，有些部署条件下，备库所在机器的性能要比主库所在的机器性能差。**

一般情况下，有人这么部署时的想法是，反正备库没有请求，所以可以用差一点儿的机器。或者，他们会把 20 个主库放在 4 台机器上，而把备库集中在一台机器上。

其实我们都知道，更新请求对 IOPS 的压力，在主库和备库上是无差别的。所以，做这种部署时，一般都会将备库设置为“非双 1”的模式。

但实际上，更新过程中也会触发大量的读操作。所以，当备库主机上的多个备库都在争抢资源的时候，就可能会导致主备延迟了。

当然，这种部署现在比较少了。因为主备可能发生切换，备库随时可能变成主库，所以主备库选用相同规格的机器，并且做对称部署，是现在比较常见的情况。

追问 1：但是，做了对称部署以后，还可能会有延迟。这是为什么呢？

这就是**第二种常见的可能了，即备库的压力大**。一般的想法是，主库既然提供了写能力，那么备库可以提供一些读能力。或者一些运营后台需要的分析语句，不能影响正常业务，所以只能在备库上跑。

我真就见过不少这样的情况。由于主库直接影响业务，大家使用起来会比较克制，反而忽视了备库的压力控制。结果就是，备库上的查询耗费了大量的 CPU 资源，影响了同步速度，造成主备延迟。

这种情况，我们一般可以这么处理：

1. 一主多从。除了备库外，可以多接几个从库，让这些从库来分担读的压力。
2. 通过 binlog 输出到外部系统，比如 Hadoop 这类系统，让外部系统提供统计类查询的能力。

其中，一主多从的方式大都会被采用。因为作为数据库系统，还必须保证有定期全量备份的能力。而从库，就很适合用来做备份。

备注：这里需要说明一下，从库和备库在概念上其实差不多。在我们这个专栏里，为了方便描述，我把会在 HA 过程中被选成新主库的，称为备库，其他的称为从库。

追问 2：采用了一主多从，保证备库的压力不会超过主库，还有什么情况可能导致主备延迟吗？

**这就是第三种可能了，即大事务。**

大事务这种情况很好理解。因为主库上必须等事务执行完成才会写入 binlog，再传给备库。所以，如果一个主库上的语句执行 10 分钟，那这个事务很可能就会导致从库延迟 10 分钟。

不知道你所在公司的 DBA 有没有跟你这么说过：不要**一次性地用 delete 语句删除太多数据**。其实，这就是一个典型的大事务场景。

比如，一些归档类的数据，平时没有注意删除历史数据，等到空间快满了，业务开发人员要一次性地删掉大量历史数据。同时，又因为要避免在高峰期操作会影响业务（至少有这个意识还是不错的），所以会在晚上执行这些大量数据的删除操作。

结果，负责的 DBA 同学半夜就会收到延迟报警。然后，DBA 团队就要求你后续再删除数据的时候，要控制每个事务删除的数据量，分成多次删除。

**另一种典型的大事务场景，就是大表 DDL**。这个场景，我在前面的文章中介绍过。处理方案就是，计划内的 DDL，建议使用 gh-ost 方案（这里，你可以再回顾下第 13 篇文章 [《为什么表数据删掉一半，表文件大小不变？》](#) 中的相关内容）。

追问 3：如果主库上也不做大事务了，还有什么原因会导致主备延迟吗？

造成主备延迟还有一个大方向的原因，就是**备库的并行复制能力**。这个话题，我会留在下一篇文章再和你详细介绍。

其实还是有不少其他情况会导致主备延迟，如果你还碰到过其他场景，欢迎你在评论区给我留言，我来和你一起分析、讨论。

由于主备延迟的存在，所以在主备切换的时候，就相应的有不同的策略。

## 可靠性优先策略

在图 1 的双 M 结构下，从状态 1 到状态 2 切换的详细过程是这样的：

1. 判断备库 B 现在的 `seconds_behind_master`，如果小于某个值（比如 5 秒）继续下一步，否则持续重试这一步；
2. 把主库 A 改成只读状态，即把 `readonly` 设置为 `true`；
3. 判断备库 B 的 `seconds_behind_master` 的值，直到这个值变成 0 为止；
4. 把备库 B 改成可读写状态，也就是把 `readonly` 设置为 `false`；
5. 把业务请求切到备库 B。

这个切换流程，一般是由专门的 HA 系统来完成的，我们暂时称之为可靠性优先流程。

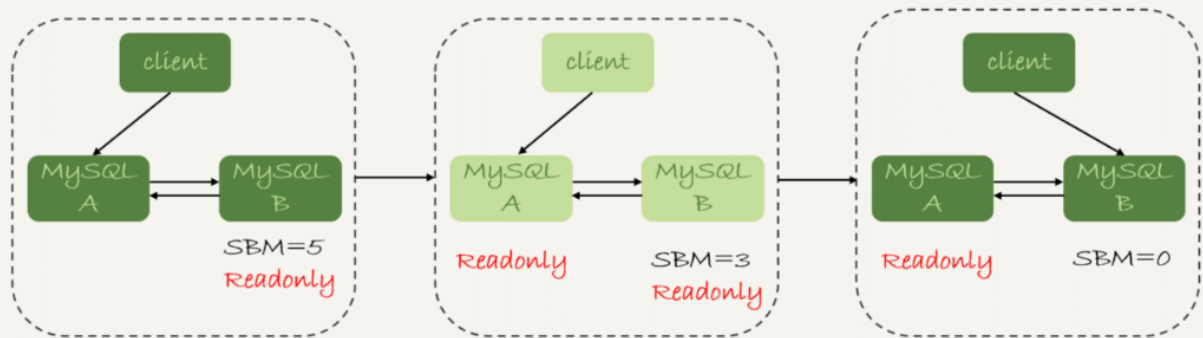


图 2 MySQL 可靠性优先主备切换流程

备注：图中的 SBM，是 `seconds_behind_master` 参数的简写。

可以看到，这个切换流程中是有不可用时间的。因为在步骤 2 之后，主库 A 和备库 B 都处于 `readonly` 状态，也就是说这时系统处于不可写状态，直到步骤 5 完成后才能恢复。

在这个不可用状态中，比较耗费时间的是步骤 3，可能需要耗费好几秒的时间。这也是为什么需要在步骤 1 先做判断，确保 `seconds_behind_master` 的值足够小。

试想如果一开始主备延迟就长达 30 分钟，而不先做判断直接切换的话，系统的不可用时间就会长达 30 分钟，这种情况一般业务都是不可接受的。

当然，系统的不可用时间，是由这个数据可靠性优先的策略决定的。你也可以选择可用性优先的策略，来把这个不可用时间几乎降为 0。


## 可用性优先策略

如果我强行把步骤 4、5 调整到最开始执行，也就是说不等主备数据同步，直接把连接切到备库 B，并且让备库 B 可以读写，那么系统几乎就没有不可用时间了。

我们把这个切换流程，暂时称作可用性优先流程。这个切换流程的代价，就是可能出现数据不一致的情况。


接下来，我就和你分享一个可用性优先流程产生数据不一致的例子。假设有一个表 t：

```
1 mysql> CREATE TABLE `t` (  
2   `id` int(11) unsigned NOT NULL AUTO_INCREMENT,  
3   `c` int(11) unsigned DEFAULT NULL,  
4   PRIMARY KEY (`id`)  
5 ) ENGINE=InnoDB;  
6  
7 insert into t(c) values(1),(2),(3);
```

 复制代码

这个表定义了一个自增主键 id，初始化数据后，主库和备库上都是 3 行数据。接下来，业务人员要继续在表 t 上执行两条插入语句的命令，依次是：

```
1 insert into t(c) values(4);  
2 insert into t(c) values(5);
```

 复制代码

假设，现在主库上其他的数据表有大量的更新，导致主备延迟达到 5 秒。在插入一条 c=4 的语句后，发起了主备切换。

图 3 是**可用性优先策略**，且 **binlog\_format=mixed** 时的切换流程和数据结果。

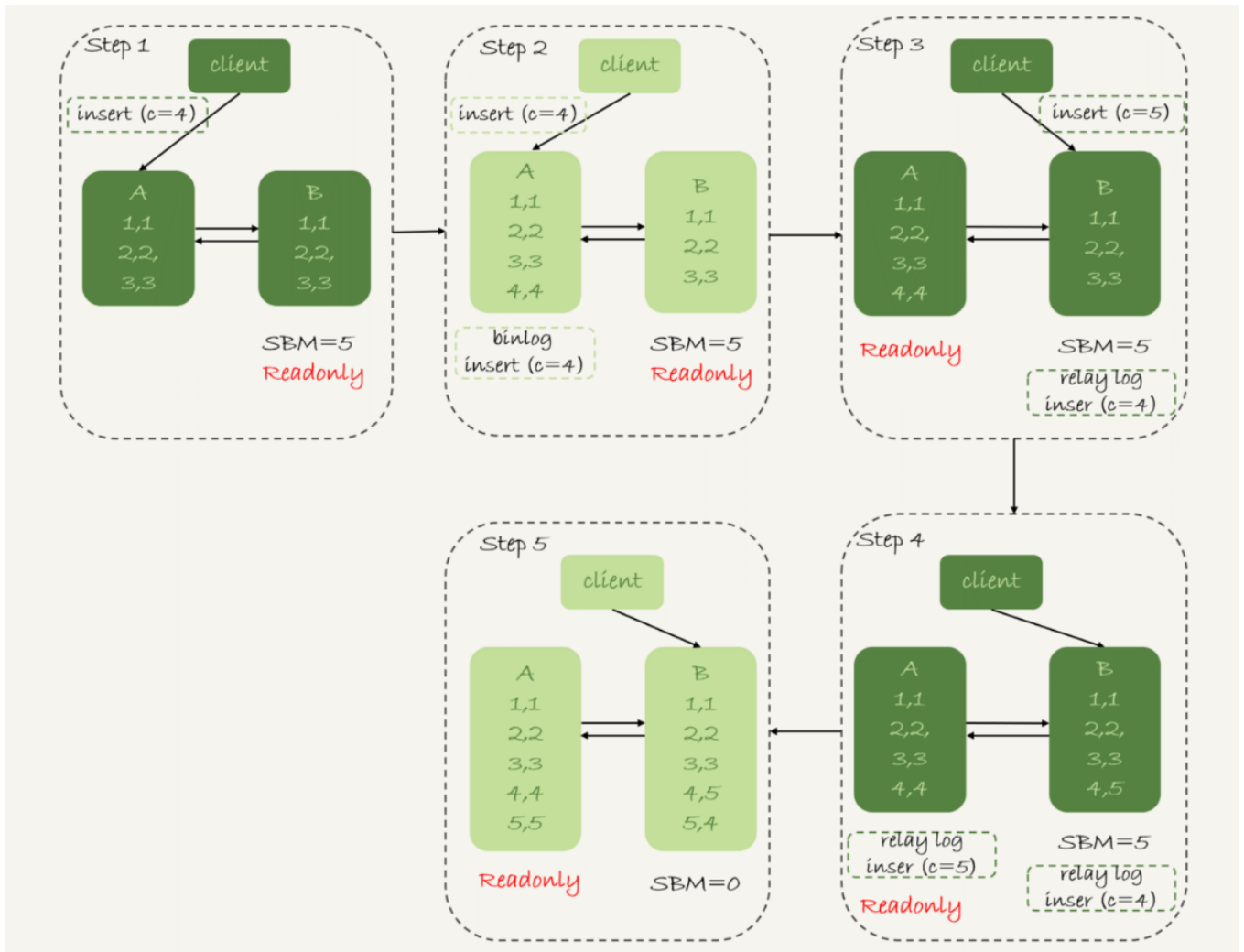


图 3 可用性优先策略，且 `binlog_format=mixed`

现在，我们一起分析下这个切换流程：

1. 步骤 2 中，主库 A 执行完 `insert` 语句，插入了一行数据 (4,4)，之后开始进行主备切换。
2. 步骤 3 中，由于主备之间有 5 秒的延迟，所以备库 B 还没来得及应用“插入 c=4”这个中转日志，就开始接收客户端“插入 c=5”的命令。
3. 步骤 4 中，备库 B 插入了一行数据 (4,5)，并且把这个 binlog 发给主库 A。
4. 步骤 5 中，备库 B 执行“插入 c=4”这个中转日志，插入了一行数据 (5,4)。而直接在备库 B 执行的“插入 c=5”这个语句，传到主库 A，就插入了一行新数据 (5,5)。

最后的结果就是，主库 A 和备库 B 上出现了两行不一致的数据。可以看到，这个数据不一致，是由可用性优先流程导致的。

那么，如果我还是用**可用性优先策略**，但设置 `binlog_format=row`，情况又会怎样呢？

因为 `row` 格式在记录 binlog 的时候，会记录新插入的行的所有字段值，所以最后只会有一行不一致。而且，两边的主备同步的应用线程会报错 `duplicate key error` 并停止。也就是说，这种



情况下，备库 B 的 (5,4) 和主库 A 的 (5,5) 这两行数据，都不会被对方执行。

图 4 中我画出了详细过程，你可以自己再分析一下。

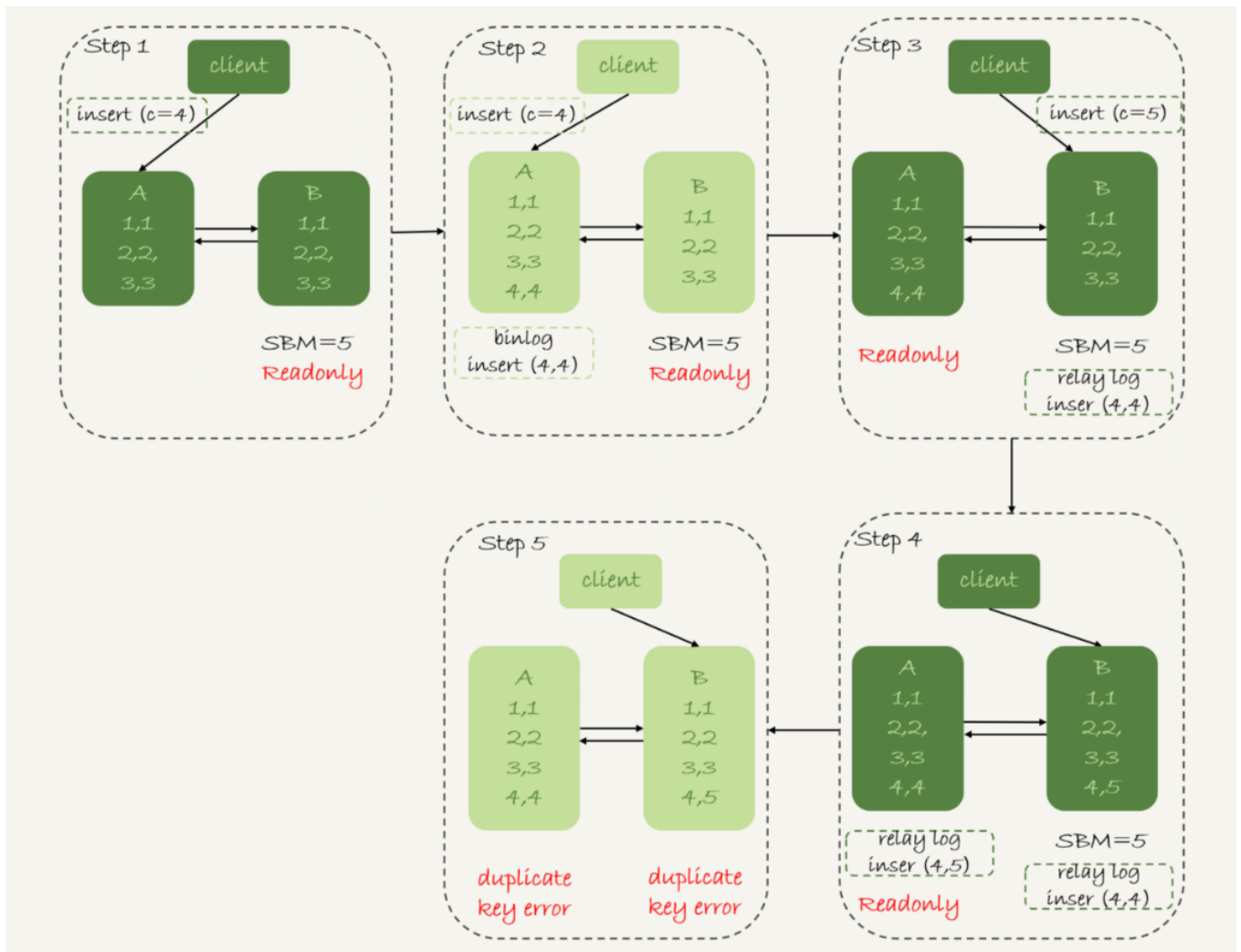


图 4 可用性优先策略，且 `binlog_format=row`

从上面的分析中，你可以看到一些结论：

1. 使用 row 格式的 binlog 时，数据不一致的问题更容易被发现。而使用 mixed 或者 statement 格式的 binlog 时，数据很可能悄悄地就不一致了。如果你过了很久才发现数据不一致的问题，很可能这时的数据不一致已经不可查，或者连带造成了更多的数据逻辑不一致。
2. 主备切换的可用性优先策略会导致数据不一致。因此，大多数情况下，我都建议你使用可靠性优先策略。毕竟对数据服务来说的话，数据的可靠性一般还是要优于可用性的。

但事无绝对，**有没有哪种情况数据的可用性优先级更高呢？**

答案是，有的。

我曾经碰到过这样的场景：

- 有一个库的作用是记录操作日志。这时候，如果数据不一致可以通过 binlog 来修补，而这个短暂的不一致也不会引发业务问题。
- 同时，业务系统依赖于这个日志写入逻辑，如果这个库不可写，会导致线上的业务操作无法执行。

这时候，你可能就需要选择先强行切换，事后再补数据的策略。

当然，事后复盘的时候，我们想到了一个改进措施就是，让业务逻辑不要依赖于这类日志的写入。也就是说，日志写入这个逻辑模块应该可以降级，比如写到本地文件，或者写到另外一个临时库里面。

这样的话，这种场景就又可以使用可靠性优先策略了。

接下来我们再看看，**按照可靠性优先的思路，异常切换会是什么效果？**

假设，主库 A 和备库 B 间的主备延迟是 30 分钟，这时候主库 A 掉电了，HA 系统要切换 B 作为主库。我们在主动切换的时候，可以等到主备延迟小于 5 秒的时候再启动切换，但这时候已经别无选择了。

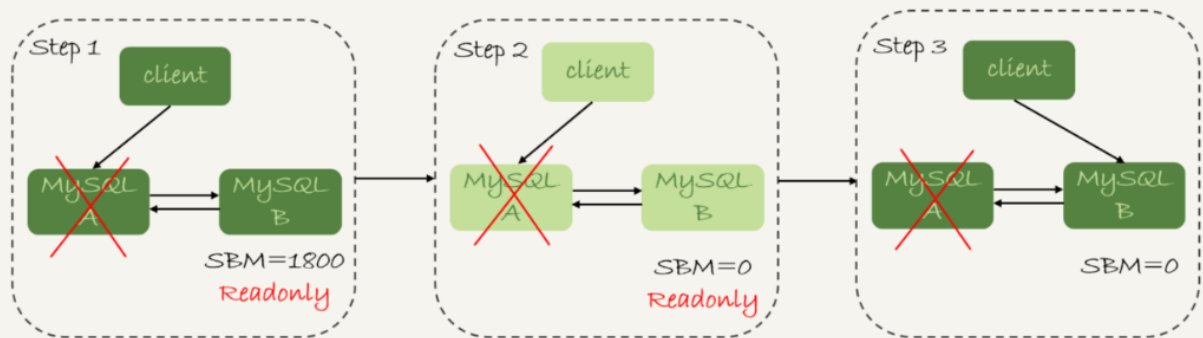


图 5 可靠性优先策略，主库不可用

采用可靠性优先策略的话，你就必须得等到备库 B 的 `seconds_behind_master=0` 之后，才能切换。但现在的情况比刚刚更严重，并不是系统只读、不可写的问题了，而是系统处于完全不可用的状态。因为，主库 A 掉电后，我们的连接还没有切到备库 B。

你可能会问，那能不能直接切换到备库 B，但是保持 B 只读呢？

这样也不行。

因为，这段时间内，中转日志还没有应用完成，如果直接发起主备切换，客户端查询看不到之前执行完成的事务，会认为有“数据丢失”。

虽然随着中转日志的继续应用，这些数据会恢复回来，但是对于一些业务来说，查询到“暂时丢失数据的状态”也是不能被接受的。

聊到这里你就知道了，在满足数据可靠性的前提下，MySQL 高可用系统的可用性，是依赖于主备延迟的。延迟的时间越小，在主库故障的时候，服务恢复需要的时间就越短，可用性就越高。

## 小结

今天这篇文章，我先和你介绍了 MySQL 高可用系统的基础，就是主备切换逻辑。紧接着，我又和你讨论了几种会导致主备延迟的情况，以及相应的改进方向。

然后，由于主备延迟的存在，切换策略就有不同的选择。所以，我又和你一起分析了可靠性优先和可用性优先策略的区别。

在实际的应用中，我更建议使用可靠性优先的策略。毕竟保证数据准确，应该是数据库服务的底线。在这个基础上，通过减少主备延迟，提升系统的可用性。

最后，我给你留下一个思考题吧。

一般现在的数据库运维系统都有备库延迟监控，其实就是在备库上执行 `show slave status`，采集 `seconds_behind_master` 的值。

假设，现在你看到你维护的一个备库，它的延迟监控的图像类似图 6，是一个 45°斜向上的线段，你觉得可能是什么原因导致呢？你又会怎么去确认这个原因呢？

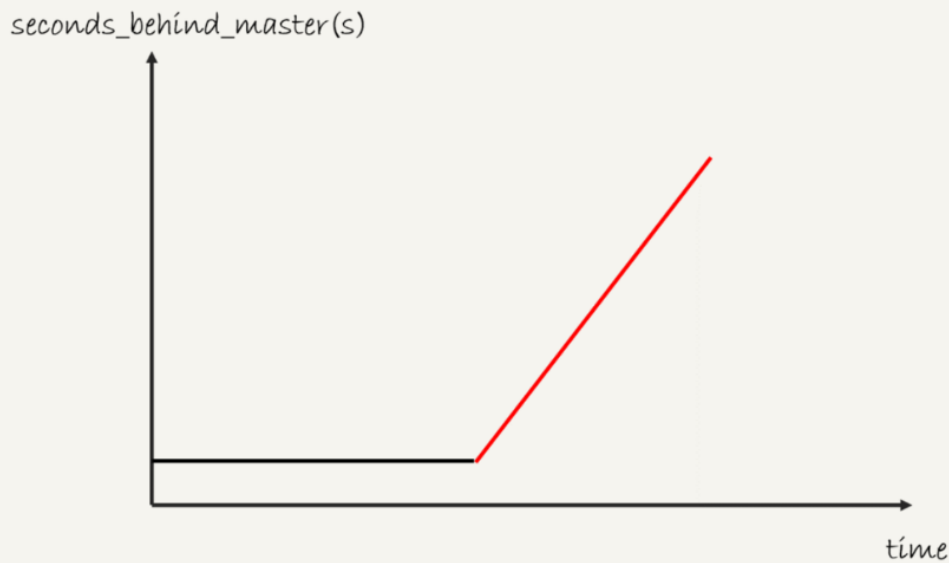


图 6 备库延迟

你可以把你的分析写在评论区，我会在下一篇文章的末尾跟你讨论这个问题。感谢你的收听，也欢迎你把这篇文章分享给更多的朋友一起阅读。

## 上期问题时间

上期我留给你的问题是，什么情况下双 M 结构会出现循环复制。

一种场景是，在一个主库更新事务后，用命令 `set global server_id=x` 修改了 `server_id`。等日志再传回来的时候，发现 `server_id` 跟自己的 `server_id` 不同，就只能执行了。

另一种场景是，有三个节点的时候，如图 7 所示，`trx1` 是在节点 B 执行的，因此 binlog 上的 `server_id` 就是 B，binlog 传给节点 A，然后 A 和 A' 搭建了双 M 结构，就会出现循环复制。

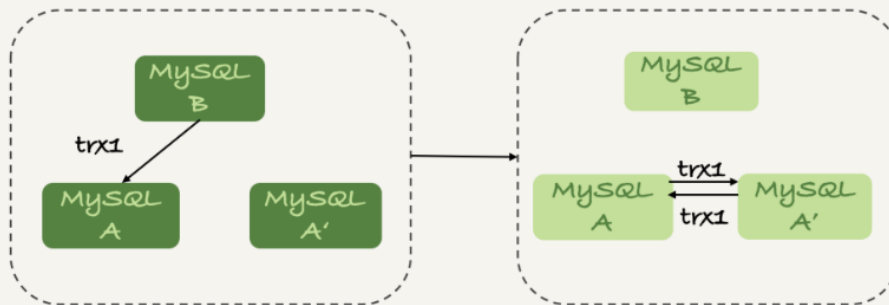


图 7 三节点循环复制

这种三节点复制的场景，做数据库迁移的时候会出现。

如果出现了上述的两种循环复制场景，解决方法有两种。

1. 如果这时候 A 和 A' 上没有任何更新，可以把其中一个节点（比如 A）的 `server_id` 临时改成 B 的 `server_id`，这样循环复制就会终止。终止循环复制之后，就要再设置回这个节点（比如 A）原来的 `server_id` 值。
2. 不过一般出现循环复制的情况，往往线上同时还有更新，这时就不能修改 `server_id` 了。这种情况下，我们需要先在节点 A 上执行 `stop slave` 命令，先停止同步；然后手动执行 `change master` 命令，指向 A' 最后一个 binlog 文件的文件末尾，再 `start slave` 就可以结束循环复制了。

评论区点留言赞板：

| @一大只、@HuaMax 同学提到了第一个复现方法；

| @React 提到，如果主备设置不同的步长，备库是不是可以设置为可读写。我的建议是，只要这个节点设计内就不会有业务直接在上面执行更新，就建议设置为

| readonly.

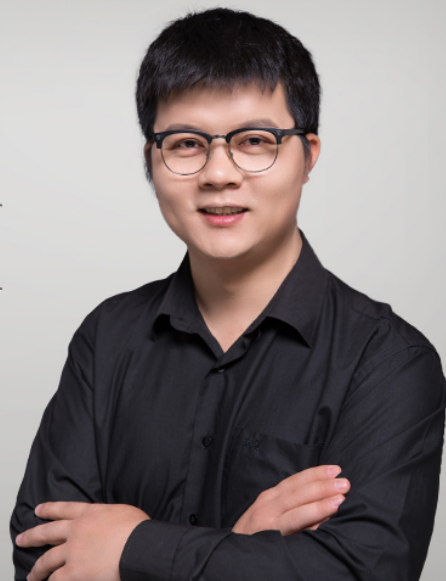


# MySQL 实战 45 讲

从原理到实战，丁奇带你搞懂 MySQL

林晓斌

网名丁奇  
前阿里资深技术专家



新版升级：点击「👤 请朋友读」，10位好友免费读，邀请订阅更有**现金**奖励。

©版权归极客邦科技所有，未经许可不得转载

上一篇 24 | MySQL是怎么保证主备一致的？

写留言

## 精选留言



via

👍 0

通过 binlog 输出到外部系统，比如 Hadoop 这类...

文中这个具体是可采用什么工具呢？

2019-01-09



Second Sight

👍 0

我猜是大事务吧，比如delete删全表

2019-01-09



梦康

👍 0

主库从库同样的配置，一个文章表按主键更新阅读数，大多数时候10ms+，偶尔2ms以内。从库按主键读一直1ms。两个操作都没有在代码里显性开始事务操作。是因为主库更新操作是事务，且binlog要同步到备库才算写入完成，所以时间特别长吗？但是觉得这个差距也好大。求分析。

2019-01-09



尘封

👍 0

表没有主键，sysbench压力测试也会导致主从延时

2019-01-09



Sinyo

👍 0

老师，在 binlog row模式下，insert 到表中一条记录，这条记录中某个字段不填，该字段在表中有设置默认值，利用canal解析binlog出来，这个不填的字段会不存在；难道 binlog 只记录有插入的字段数据，表字段的默认数据就不会记录么？mysql版本5.7.22 canal版本1.0.3

2019-01-09