

MySQL数据复制技术演进之路





#### 卢文双

#### 青云QingCloud RDS-MySQL研发负责人

2017年加入青云,主导QingCloud MySQL Plus的研发、部署及运维,专注于数据库高可用架构设计和开发。曾任职于人大金仓,参与分布式数据库 KingbaseDBCloud、KingbaseAnalyticsDB 的内核研发。

### 大纲

- 复制技术发展史
- 复制模型
- 复制方式
- 并行复制
- QingCloud MySQL Plus 实践





# 复制技术发展史

MySQL 3.23 (2001) 开始支持复制

MySQL 5.1.5 (2006-01-10) binlog支持行模式(row-based)

MySQL 5.5.0 (2009-12-07) semi-sync replication

MySQL 5.6.0 (2011) delayed replication

MySQL 5.6.3 (2011-10-03) 基于库的并行复制

MySQL 5.6.5 (2012-04-10) GTID

MySQL 5.7.2 (2013-09-21) lossless replication

MySQL 5.7.5 (2014-09-25) mutli-source replication

MySQL 5.7.x 基于组提交(事务级)的并行复制

MySQL 5.7.17(2016-10-12) group replication (MGR)

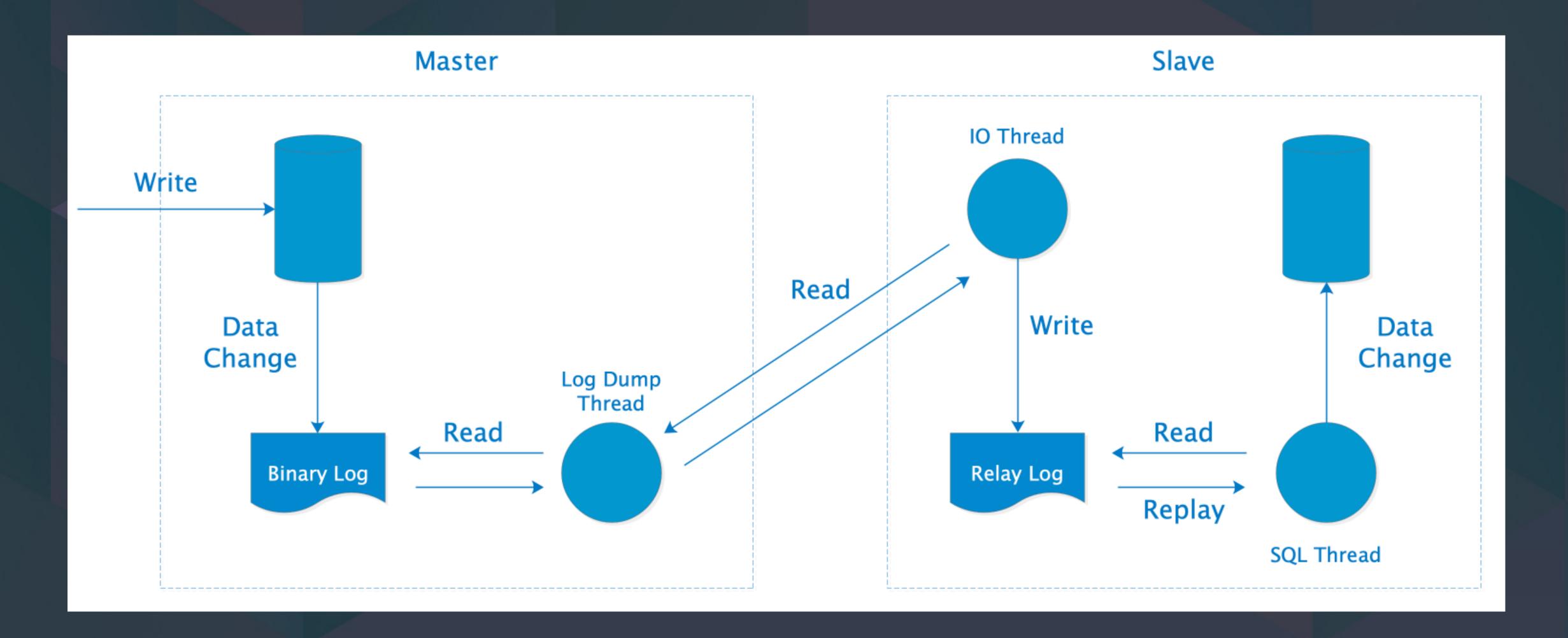
MySQL 8.0.1(2017-04-10) group replication(MGR)、基于WriteSet(记录级)的并行复制

MySQL 5.7.22(2018-04-19) 基于WriteSet(记录级)的并行复制

注意:此处为引入该特性的版本,而非GA版本。



# 复制模型





### binlog-format

binlog-format:事务记录到binlog中的格式。

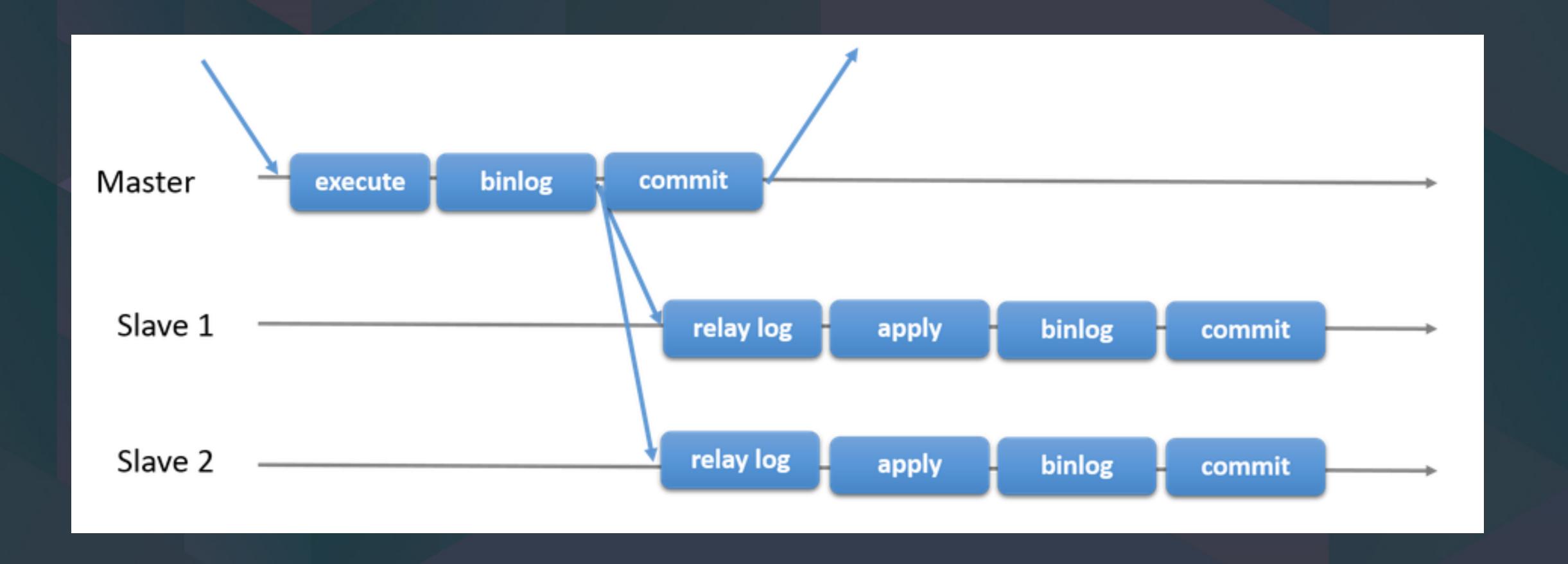
- ► STATEMENT (SBR): 语句模式。记录执行的原始SQL语句。
- ▶ ROW (RBR) : 行模式,从MySQL 5.1开始支持。(强烈推荐)
- MIXED:混合模式。从MySQL 5.1开始出现的一种过渡格式,默认基于语句复制,在某些情况下,依据执行的语句与存储引擎自动切换为 ROW 模式。

MySQL 5.7.6 及之前的版本,默认值为 STATEMENT, MySQL 5.7.7 及之后的版本,默认值为 ROW。





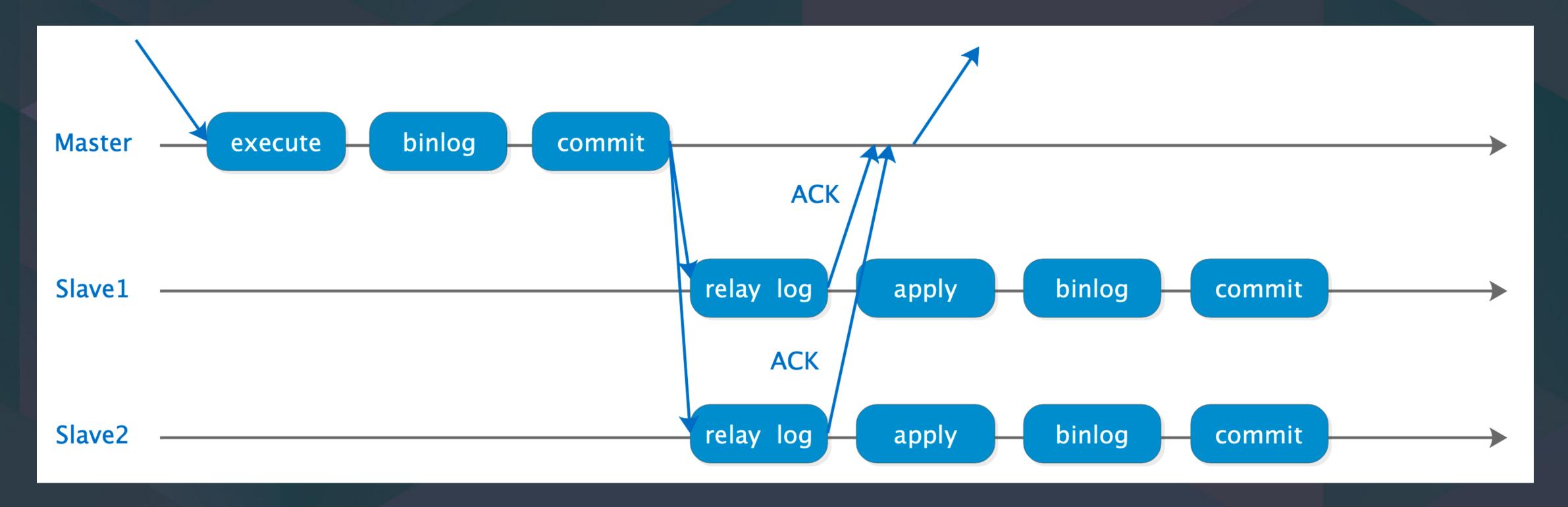
# 异步复制





### 传统半同步

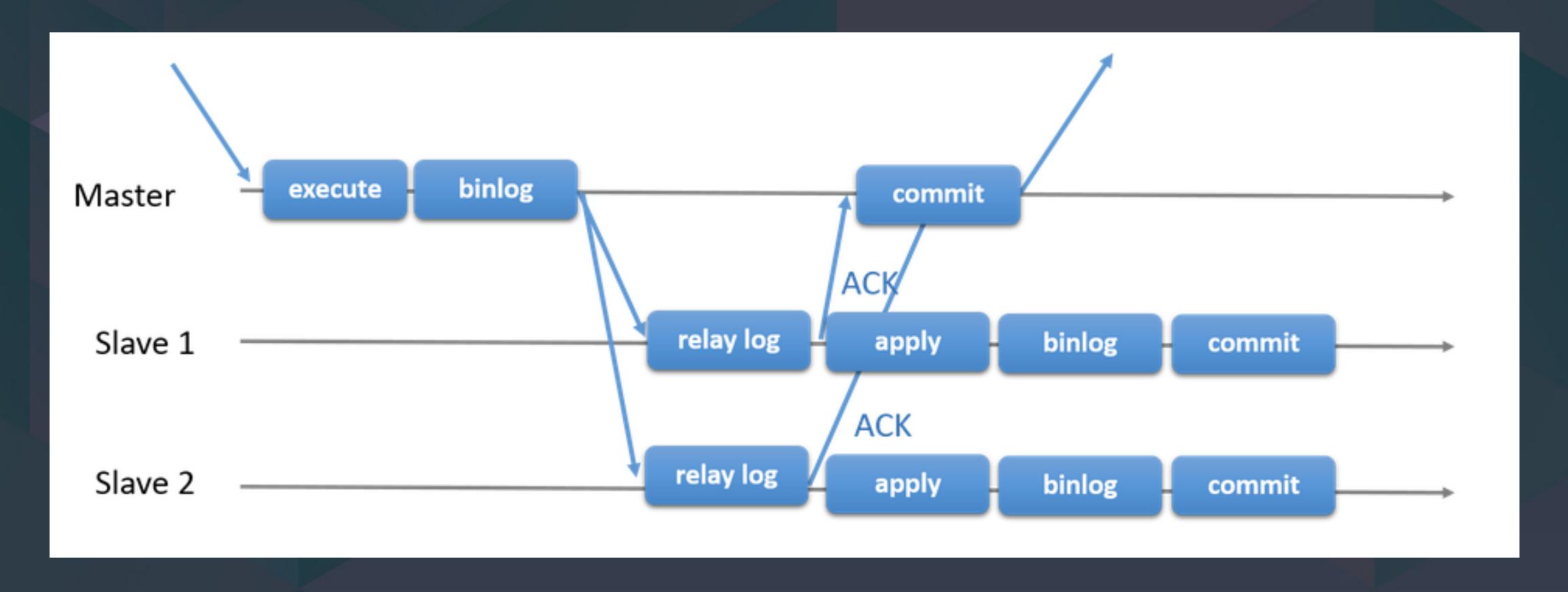
rpl\_semi\_sync\_master\_wait\_point = AFTER\_COMMIT





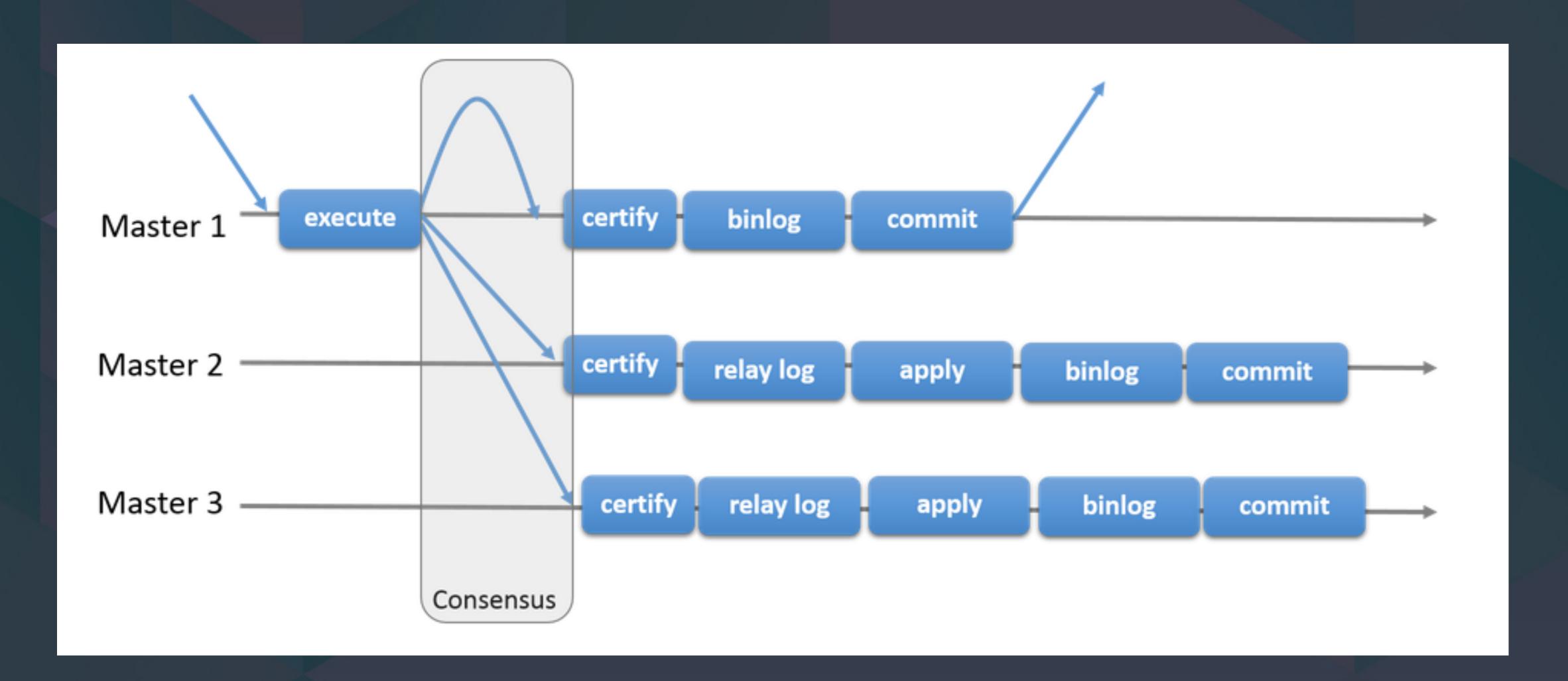
### 增强半同步复制(lossless replication)

rpl\_semi\_sync\_master\_wait\_point = AFTER\_SYNC





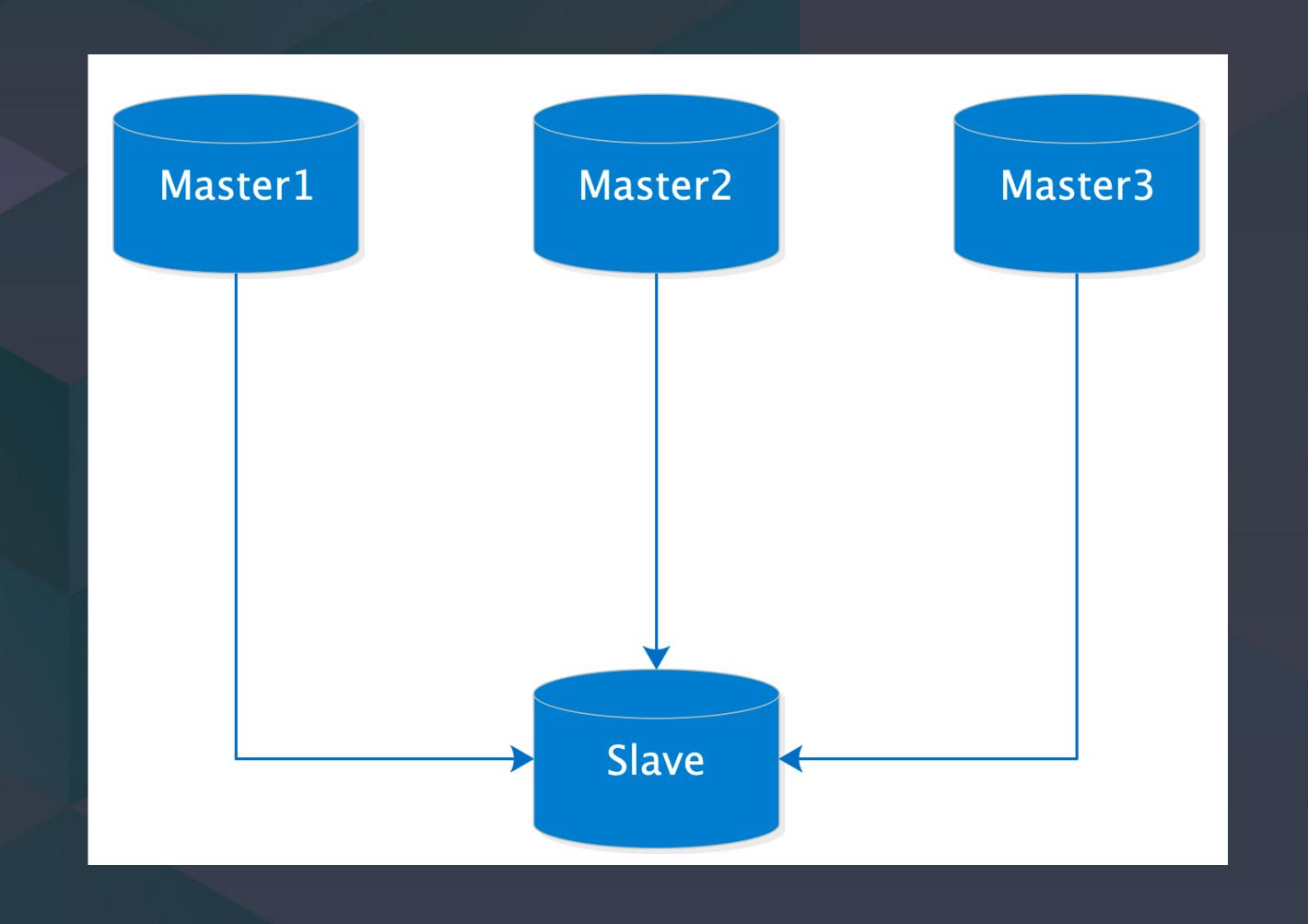
# 组复制 (MGR)





### 多源复制

将多个主库的数据汇总到一台从库,一般用于分析、灾备。





### 延迟复制

令从库延迟一段时间后再重放事务。

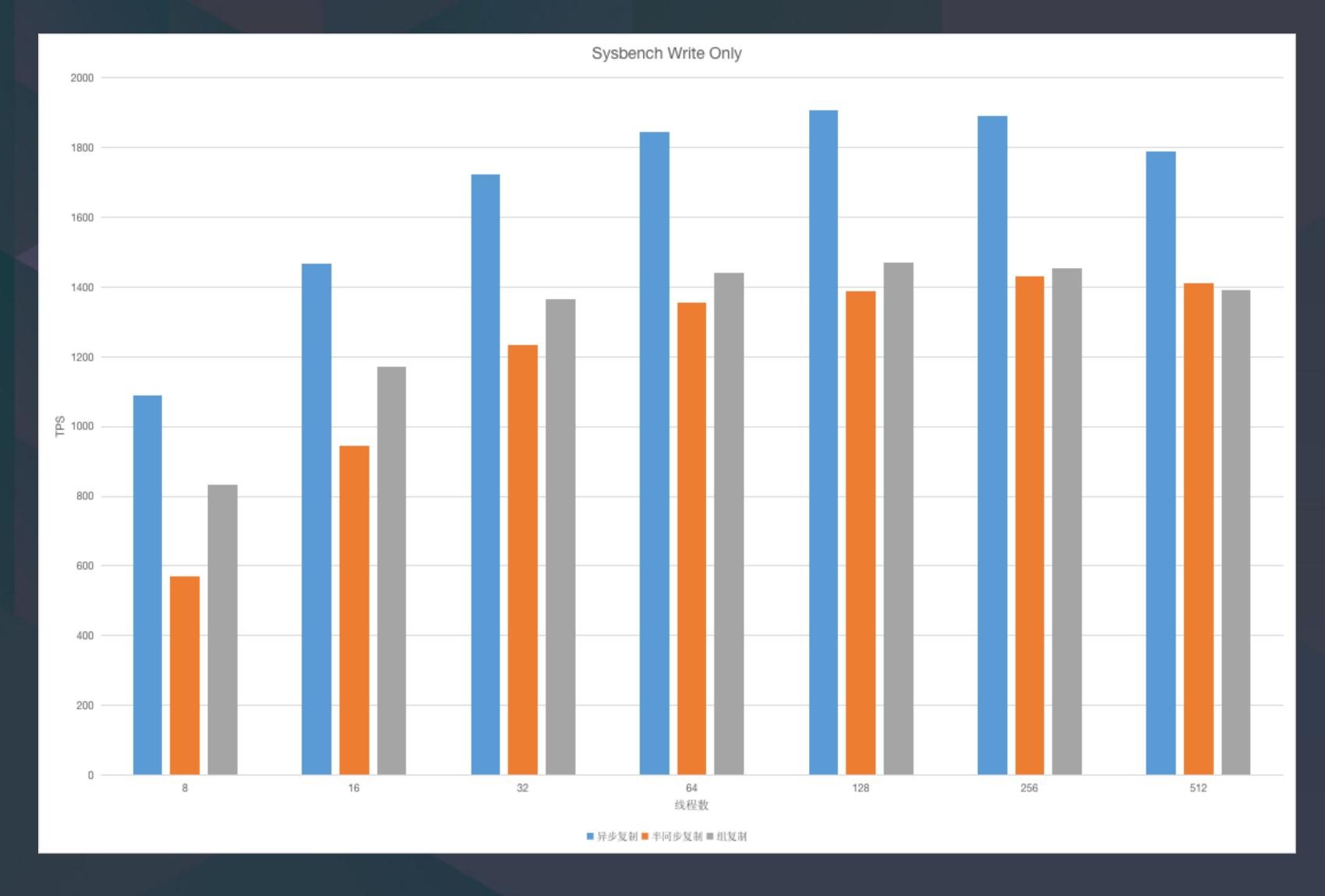
```
开启方式(延迟3600秒):
change master to master_delay=3600 ......
```

#### 适用场景:

对主库误操作的补救措施,由于从库只接收、未重放,因此可基于时间点恢复。



### 性能比较



工具: Sysbench

场景: Write Only

MySQL版本: 5.7.25

蓝色: 异步复制

橙色: 半同步复制

灰色: 组复制





### 并行复制发展历程

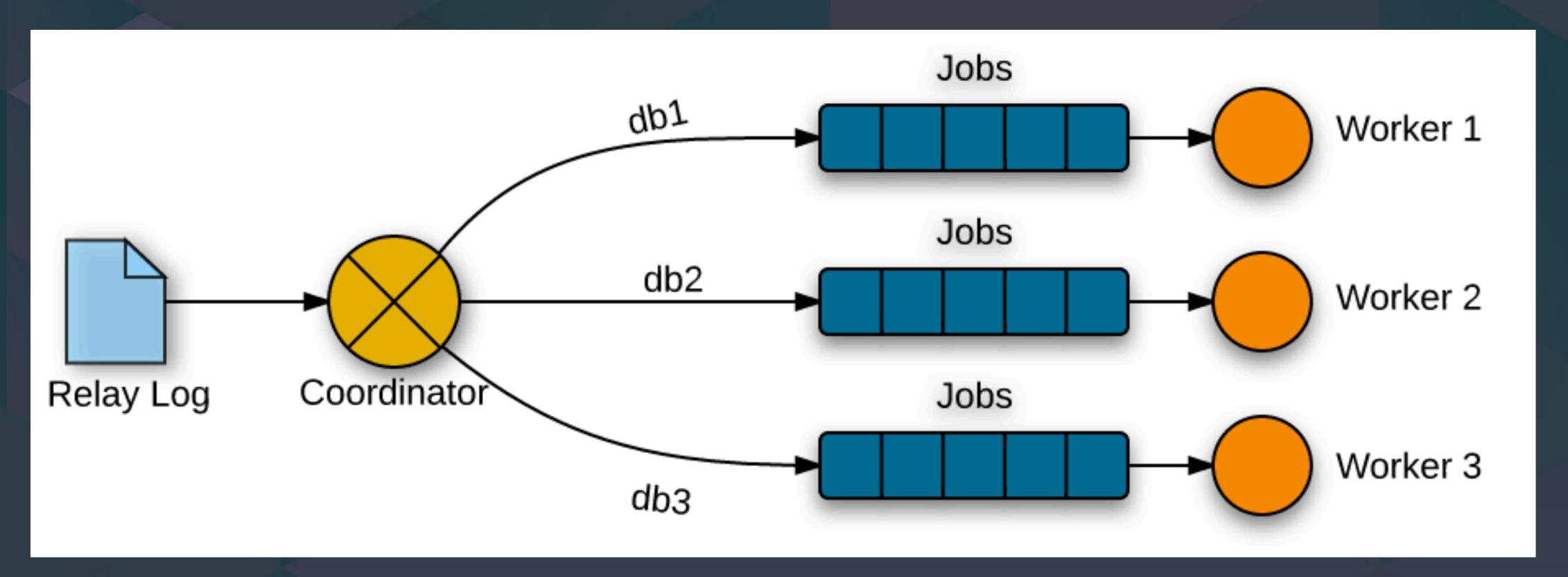
由于事务在主库可以并发执行,而早期版本只能在从库串行重放,导致主从延迟过大,为降低主从延迟,才有了并行复制。

- MySQL 5.6 开始支持基于库级别的并行复制
- MySQL 5.7 开始支持基于组提交的并行复制
  - Commit-Parent-Based
  - Lock-Based
- MySQL 5.7.22、8.0.1 开始支持基于WriteSet的并行复制



### 基于库级别的并行复制

原理:在slave节点为每一个库分配了一个worker线程。参数 slave\_parallel\_workers (5.6引入)指定worker线程数量。

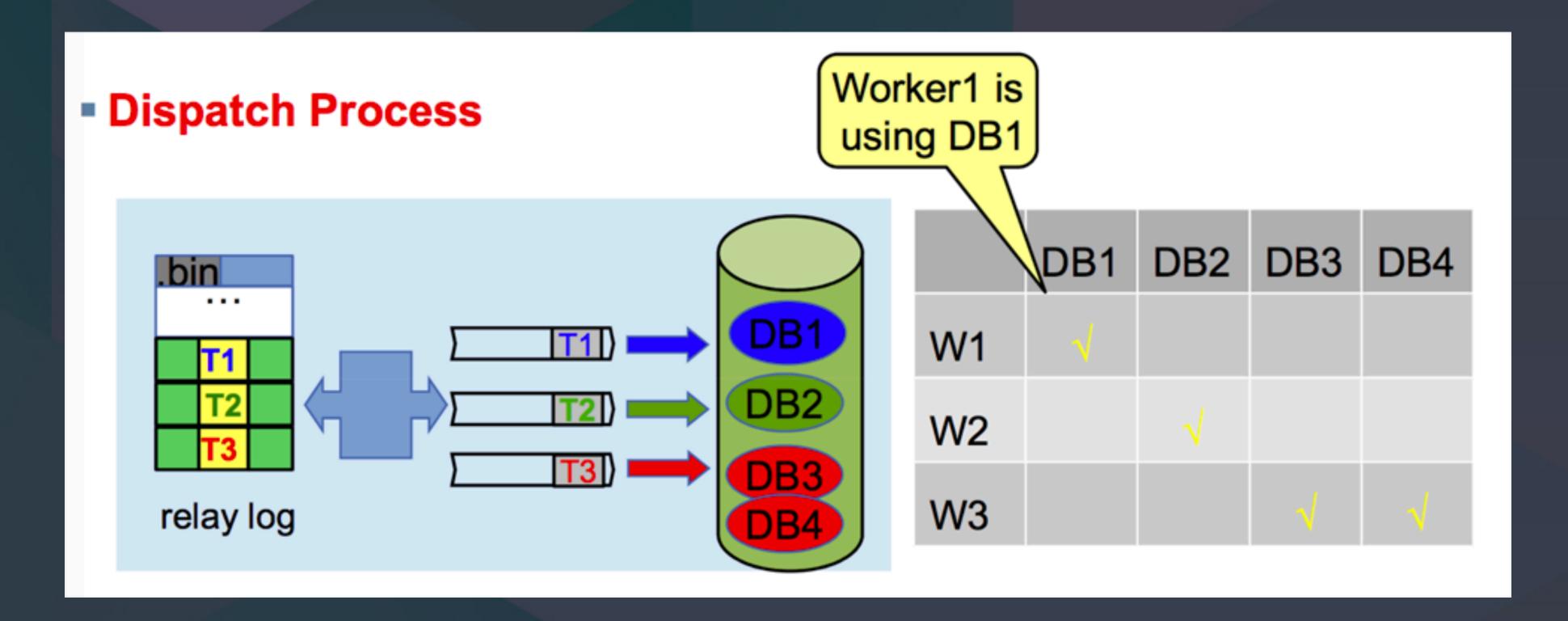




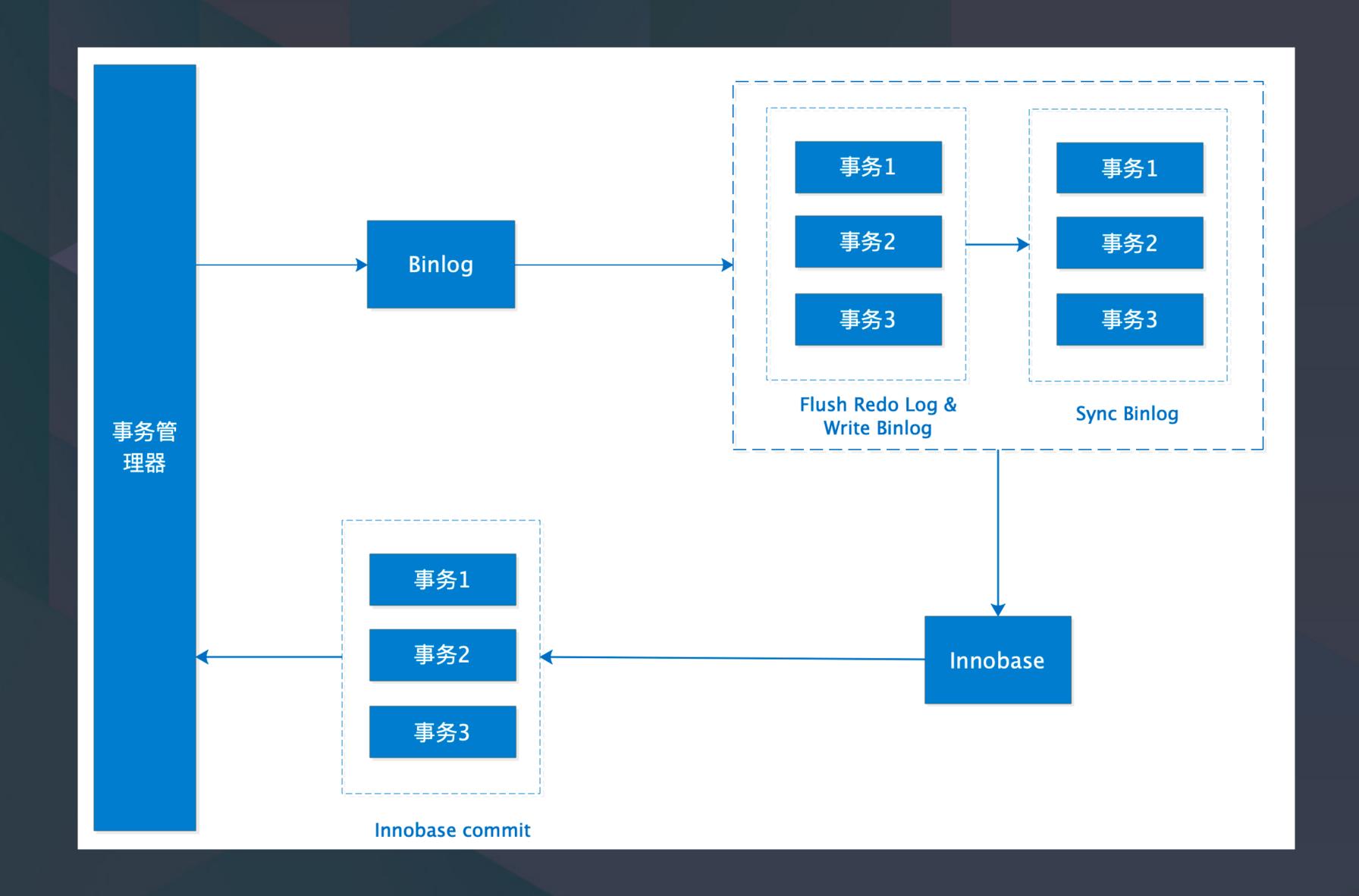
### 基于库级别的并行复制

#### 存在问题:

- 1) 当出现跨库的情况时,会变为串行;
- 2) 生产环境中一般是单库多表,不适用。







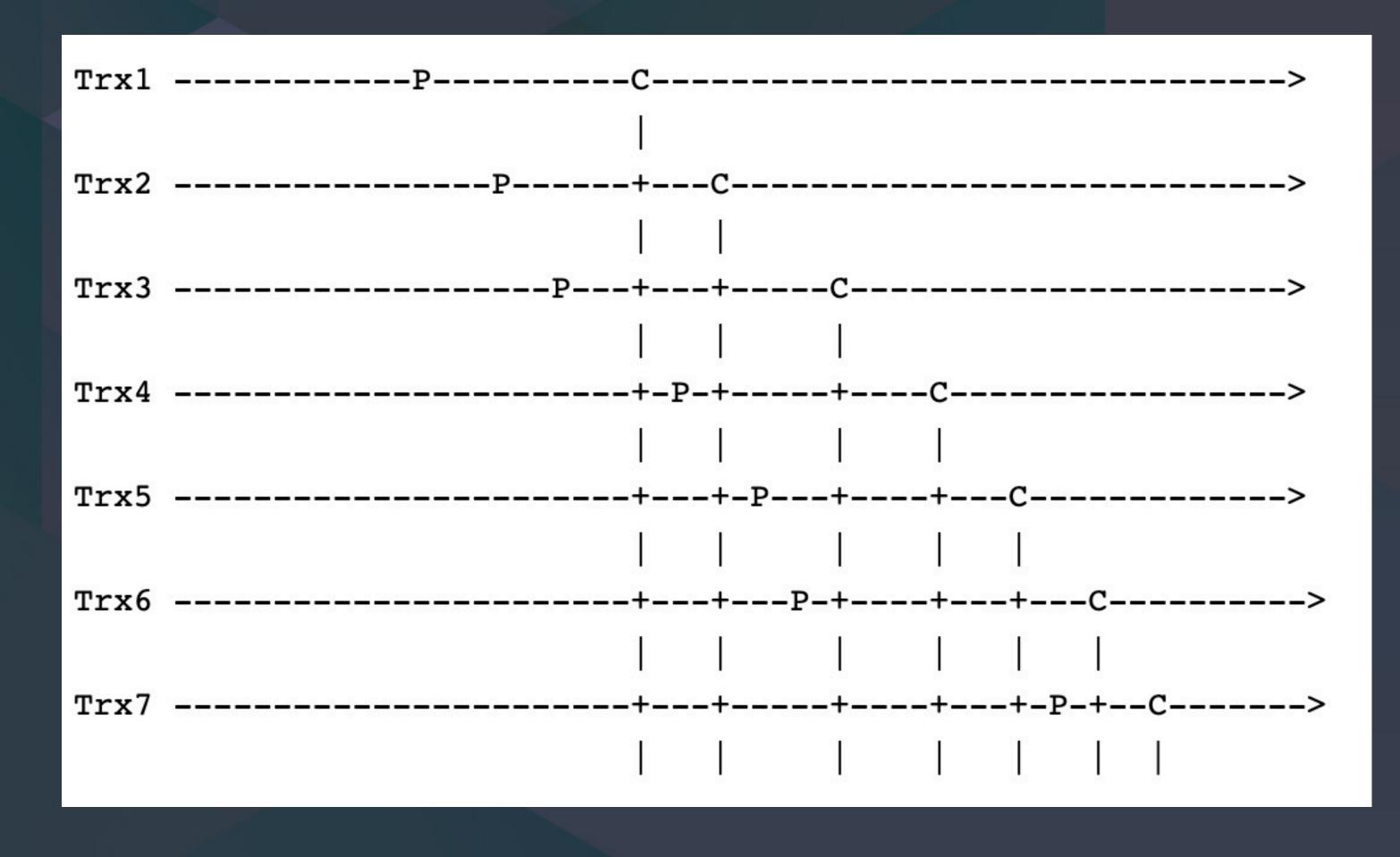


MySQL 5.7引入了新的变量slave-parallel-type,其可以配置的值有:

- DATABASE: 默认值,基于库的并行复制方式(兼容5.6)。
- ▶ LOGICAL\_CLOCK: 基于组提交的并行复制方式。



Commit-Parent-Based方式的原理:如果两个事务能在master节点同时prepare成功,说明他们之间不存在冲突,那么这两个事务可以在slave节点并行重放。



#### 说明:

横轴为时间线, P为prepare时间点, C为commit时间点。

可见,Trx1, Trx2和Trx3可以并行重放, Trx5和Trx6可以并行重放。

缺陷:在该方式下,Trx4不能与Trx5、Trx6并行重放。为了解决这类问题,MySQL实现了Lock-Based的并行复制。



Lock-Based方式的原理:如果两个事务同时获得了其所需的所有锁,则表明这两个事务不冲突,可以同时重放。

```
- 可并行重放:
 Trx1 ----L---------->
 Trx2 -----L-----C---->
- 不能并行重放:
 Trx1 ----L----C-------
```



```
GTID last_committed=24490 sequence_number=24491 ...
                   end_log_pos 6122799 CRC32 0xfc389b2f
#191023 22:49:34 ...
#191023 22:49:34 ... end_log_pos 6123049 CRC32 0x0e8219f9
                                                           GTID last_committed=24490
                                                                                    sequence_number=24492 ...
                   end_log_pos 6123299 CRC32 0x43473b15
                                                           GTID last committed=24490 sequence_number=24493 ...
#191023 22:49:34 ...
                   end_log_pos 6123549 CRC32 0xec6b0bcf
                                                                                    sequence_number=24494 ...
#191023 22:49:34 ...
                                                           GTID last committed=24490
                   end_log_pos 6123799 CRC32 0xa1ae2923
#191023 22:49:34 ...
                                                           GTID last_committed=24490
                                                                                    sequence_number=24495 ...
                   end_log_pos 6124049 CRC32 0xd04112dc
#191023 22:49:34 ...
                                                           GTID last_committed=24490 sequence_number=24496 ....
                   end_log_pos 6124299 CRC32 0xf078f172
#191023 22:49:34 ...
                                                           GTID last_committed=24490 sequence_number=24497 ....
                                                           GTID last_committed=24497 sequence_number=24498 ...
                   end_log_pos 6124549 CRC32 0x89a269f2
#191023 22:49:34 ...
                   end log pos 6124799 CRC32 0x8755b294
#191023 22:49:34 ...
                                                           GTID last_committed=24498 sequence_number=24499 ....
                   end_log_pos 6125049 CRC32 0x92f090db
                                                           GTID last_committed=24498 sequence_number=24500 ....
#191023 22:49:34 ...
                   end_log_pos 6125299 CRC32 0x0dc7a4fd
                                                           GTID last committed=24498 sequence_number=24501
#191023 22:49:34 ...
                   end_log_pos 6125549 CRC32 0x097ad503
#191023 22:49:34 ...
                                                           GTID last_committed=24498 sequence_number=24502 ...
                   end_log_pos 6125799 CRC32 0x15f29d5a
                                                           GTID last_committed=24498 sequence_number=24503 ...
#191023 22:49:34 ...
#191023 22:49:34 ... end_log_pos 6126049 CRC32 0xddf7cd6f
                                                           GTID last_committed=24503 sequence_number=24504
                   end_log_pos 6126299 CRC32 0x7a2fddb5
                                                           GTID last_committed=24504 sequence_number=24505 ...
#191023 22:49:34 ...
                                                           GTID last_committed=24505 sequence_number=24506 ...
#191023 22:49:34 ...
                   end_log_pos 6126549 CRC32 0xbd06fc98
```



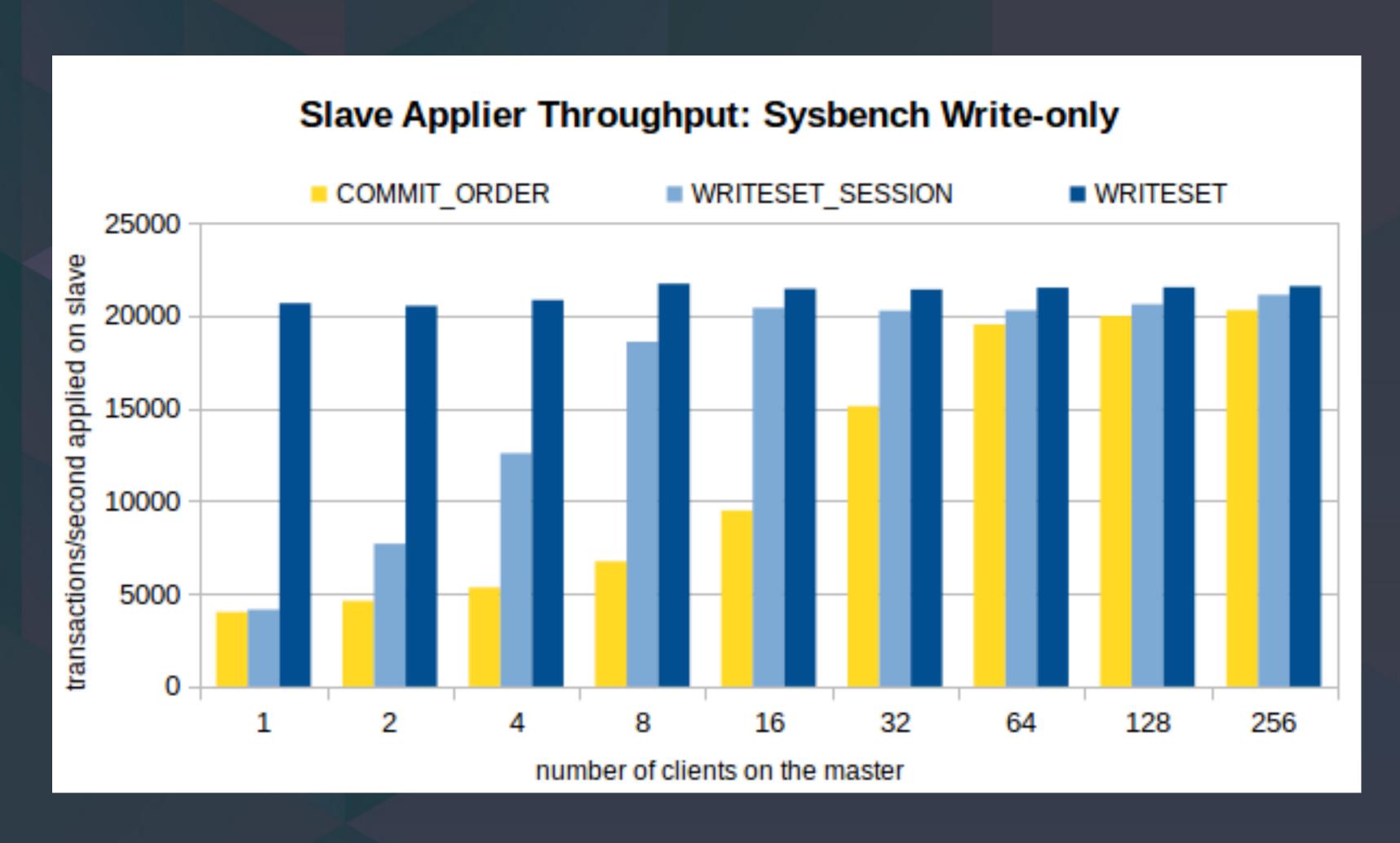
### 基于WriteSet的并行复制

MySQL 会对这个提交的事务中的一行记录做一个 HASH 值,也就是 writeset,并将这 些 writeset 存入一张 HASH 表。其他事务提交时会检查这张 HASH 表中是否有相同的 记录,如果有,表明有其他事务修改同一行记录,不能并行;反之,可以并行复制。也就是说,并行的粒度从事务级细化为记录级。需要在主库添加如下参数:

- ▶ transaction\_write\_set\_extraction=XXHASH64 # 指定生成HASH值的算法,可选值:OFF(默认)、MURMUR32、XXHASH64
- ▶ binlog\_transaction\_dependency\_tracking=WRITESET # 主库使用何种方法生成并行重放所需的依赖信息,可取值为COMMIT\_ORDER(默认值,表示Lock-Based)、WRITESET、WRITESET\_SESSION(同一个session内的事务不可并发)。



### 性能比较



工具: Sysbench

场景: Write Only

MySQL版本: 8.0

黄色: COMMIT\_ORDER

浅蓝色: WRITESET\_SESSION

深蓝色: WRITESET







### 数据强一致性

支持金融级强数据一致性,确保业务层面的连续性。



### 双存储引擎

同时支持InnoDB和TokuDB两种存储引擎。



### 极致性能

性能优异,按需弹性扩展,大并发负载轻松应对。



### 读请求负载均衡

业务连接高可用读IP,读请求自动负载到集群多个节点。



### 服务高可用

支持一主多从架构,多可用区主从部署, 灵活满足各类可用性需求。



### 主从秒级切换

无中心化选主,业务仅需连接高可用写IP。



### 自动化运维

自动修复网络、主机、mysql、agent等各类故障。



运行于私有网络内,多重安全保障,确保数据安全。



#### 旧形态:



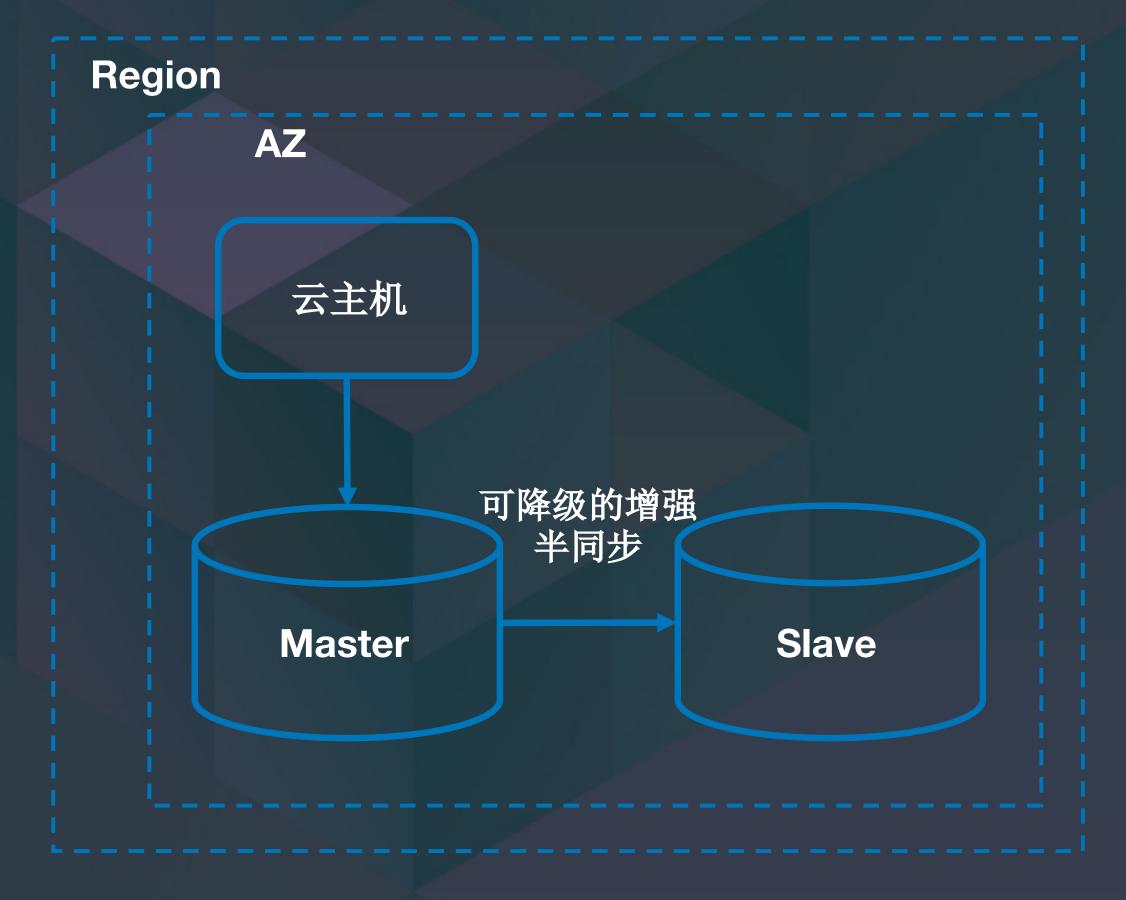


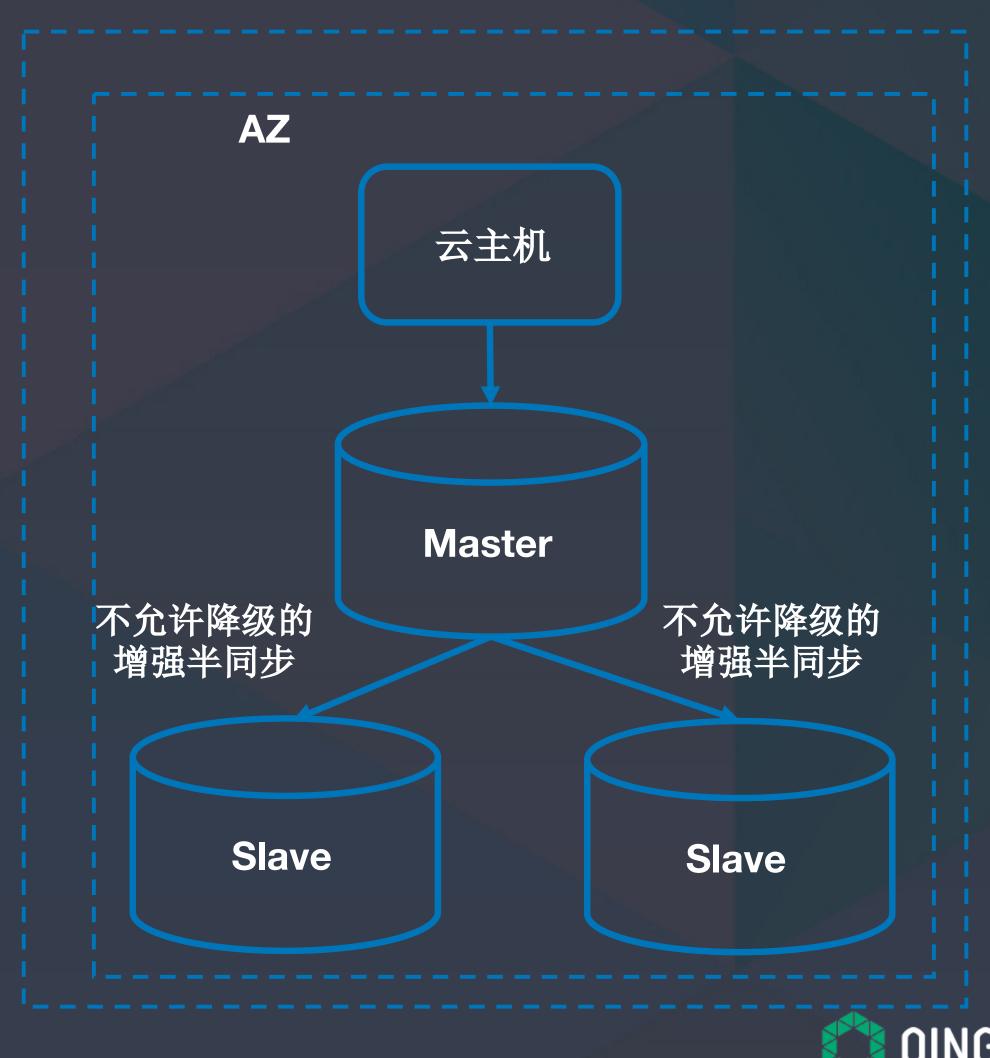
#### 旧形态

|       | 节点                                       | 名称 | 区域 ▼   | 角色 | 主机类型  | 节点状态 ▼ | 服务状态 | 配置       | IP          | 防火墙 | 告警状态 | 监控      |
|-------|--|----|--------|----|-------|--------|------|----------|-------------|-----|------|---------|
|       | cln-6s0eq8dq                             | 无  | 广东2区-B | 无  | 超高性能型 | • 活跃   | ● 正常 | 2核4G 30G | 192.168.1.2 |     | 无    | 0       |
|       | cln-rnuowmjd                             | 无  | 广东2区-B | 无  | 超高性能型 | • 活跃   | ● 正常 | 2核4G 30G | 192.168.1.3 |     | 无    | $\circ$ |
|       | cln-okiga2m5                             | 无  | 广东2区-B | 无  | 超高性能型 | • 活跃   | ● 正常 | 2核4G 30G | 192.168.1.4 |     | 无    | $\circ$ |
| * 提示: | 提示:可通过在各个资源上点击「右键」来进行常用操作,以及「双击」来修改基本属性。 |    |        |    |       |        |      |          |             |     |      |         |



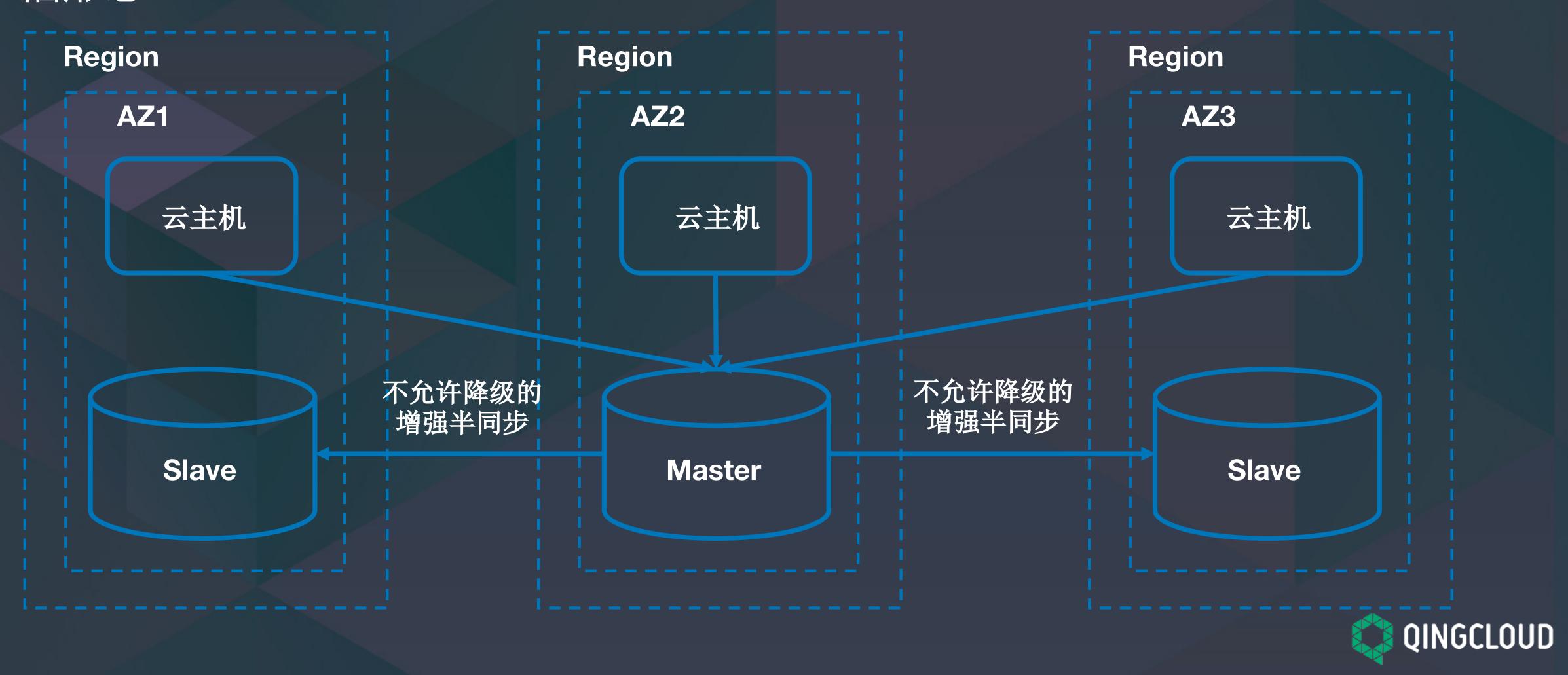
#### 旧形态:







#### 旧形态:



#### 新形态:

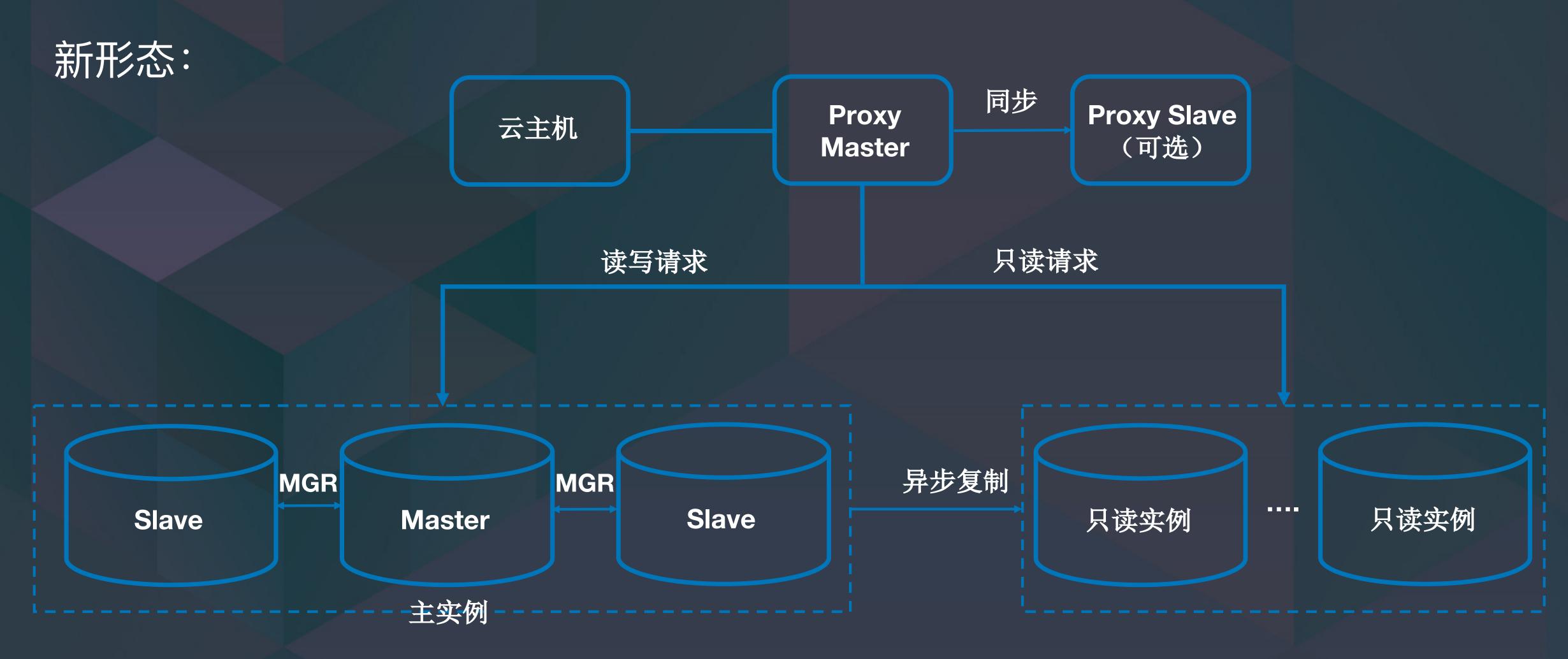




#### 新形态:

| 节点           | 名称 | 区域 ▼   | 角色       | 节点状态 ▼               | 服务状态 | 配置       | 防火墙 | 告警状态 | 监控      |
|--------------|----|--------|----------|----------------------|------|----------|-----|------|---------|
| cln-5fsionti | 无  | 北京3区-D | 主实例      | ● 活跃                 | ● 正常 | 2核8G 10G |     | 无    | •       |
| cln-ip0nv016 | 无  | 北京3区-B | 主实例      | ● 活跃                 | ● 正常 | 2核8G 10G |     | 无    | $\circ$ |
| cln-thhqoogx | 无  | 北京3区-C | 主实例      | ● 活跃                 | ● 正常 | 2核8G 10G |     | 无    | $\circ$ |
| cln-a69fkvih | 无  | 北京3区-C | Proxy 实例 | ● 活跃                 | ● 正常 | 2核8G 10G |     | 无    | $\circ$ |
| cln-2uvw53cc | 无  | 北京3区-D | Proxy 实例 | ● 活跃                 | ● 正常 | 2核8G 10G |     | 无    | $\circ$ |
| cln-tmdhxzek | 无  | 北京3区-C | 只读实例     | ● 活跃                 | ● 正常 | 2核8G 10G |     | 无    | $\circ$ |
| cln-0mdj0w2p | 无  | 北京3区-B | 只读实例     | ● 活跃                 | ● 正常 | 2核8G 10G |     | 无    | $\circ$ |
| cln-0glim3dj | 无  | 北京3区-D | 只读实例     | <ul><li>活跃</li></ul> | ● 正常 | 2核8G 10G |     | 无    | 0       |





- 1. 该图以新形态金融版为例说明,只读请求也可选择负载到Slave节点;
- 2. Proxy节点、只读实例都是可选的。



| 类别  | 系列                                | 节点数量  | 复制方式  | 并行复制技术                          | 优化   |  |
|-----|-----------------------------------|---|---|---------------------------------|--|--|
| 旧形态 | 1.x.x                             | 支持2、3、5个节点。                                   | 两节点采用增强半同步复制,超时降级为异步复制;<br>三节点、五节点采用增强半同步复制,不允许降级为异步复制。 | 采用组提交中 Lock-Based 的并行复制方式。      | 1) 三节点及以上基于<br>Raft算法实现高可用、<br>选主。<br>2) 读请求负载均衡。<br>3) 自动化运维。 |  |
|     | 基础版                               | 1个节点。   | 单节点,不涉及复制。  | 单节点,不涉及复制。                      |  |  |
| 新形态 | 高可用版                              | 默认2个主实例(与<br>旧形态2节点对<br>应),可添加<br>Proxy、只读实例。 | 采用增强半同步复制,超时可降级为异步复制。                                   | 采用组提交中 Lock-Based 的并行复制方式。      | 1) Proxy实例做读写分离;<br>2) 读请求负载均衡;<br>3) 只读实例采用异步<br>复制,在主实例切主后   |  |
|     | 默认3个主实例,<br>金融版  添加Proxy、只读<br>例。 |   | 采用组复制(MGR)。   | 采用组提交中<br>WRITESET 的并行复<br>制方式。 | 自动change master到<br>新主;<br>4) 高可用;<br>5) 自动化运维。                |  |

### Thank you





微信号

公众号

