

专栏 / 管理与运维

# TiDB与MySQL在备份容灾体系的衡量对比

**大数据模型** 发表于 2024-04-16

原创

# 管理与运维

### 前文

如果把数据库的工作建设分为三大体系,从前中后的角度来看,笼统一点可以分为开发设计体系【**前**】、监控优化体系【**中**】、备份恢复体系【**后**】,类似规划设计、运营管理、安全保障的关系,构成数据库整个生命周期的管理。

三大体系中可以看出一个产品的覆盖度广窄, 三大体系可以洞悉一个产品的成熟度深浅。三大体系简单简述如下。

- 开发设计体系考虑的更多是产品技术造型、基准测试报告、最佳施工应用实践、开发者使用标准规范等设计因素。让产品 对准业务有的放矢。
- 监控优化体系考虑更多是流量、延迟、饱和度、关键指标、查询优化等运维因素,让产品健康正常的在生活环境中运行。
- 备份容灾体系考虑的高可用、业务连续性、不可抵抗力的灾后建设。 必要通过额外的技术手段,保障产品的售后安全

对业务和DBA而言,**开发设计体系**和<mark>监控优化体系</mark>是DBA经常要做的事情,而 **备份容灾体系**则是一劳永逸的工作,初次进行全面的数据备份策略要花较大的精力。

MySQL的备份容灾体系成熟度已经很高,针对MySQL的备份容灾和TiDB的备份容灾做了技术对比。

## MySQL备份体系

MySQL的备份技术栈有mysqldumper、mydumper等逻辑备份工具,也有xtabackup等物理备份工具。

逻辑备份的定义,从数据库的接口层出发,数据库客户端访问数据库服务端,像其它SQL语句一样进行正常的解析,最后输出结果为SQL语句或者CSV文件。

物理备份区别于逻辑文件,直接针对硬盘存在的持久化的物理文件进行备份,因为不需要SQL解析,所以处理速度会很快。

mysqldumper是MySQL典型的逻辑备份工具,可以指定某个库、某个表、甚至全库进行备份,当进行备份操作的时候,打开 Gerneral日志,mysqldumper会启用全局锁, flush table with read lock 会阻止其它表和数据进行DDL和DML操作,必须备份完成才会解锁。

mysqldumper这样的目的是为了备份一致性。数据库工作生产时,一边在大量写入数据,一边需要对数据进行备份,备份的数据要接近生产数据的真实状态,这个就是备份一致性的作用。MySQL为了做到这一点,提供全局锁 flush table with read lock

mydumper相对于mysqldumper,它的备份速度要快的多, 因为mysqldumper是单线程,而mydumper是多线程备份, mydumper在满足mysqldumper的基本功能上,还提供对目标文件进行压缩编码。

mydumper同样存在不足,它比mysqldumper需要占用更多的资源,而且数据进行恢复的时候,同样是在MySQL的逻辑层进行 SQL解析,这个需要花费大量的时间。进行数据恢复的时候mydumper比mysqldumper占不了多少优势。

xtabackup是针对innodb引擎的备份工具,目前有2.4和8.0版本,其中xtabackup2.4是针对MySQL5.6和MySQL5.7,而xtabackup8.0针对的是MySQL8.0。

xtabackup的备份技术原理分为三步走。

- 第一步,物理备份开始,针对MySQL最近一次checkpoint点进行redo日志的日志备份。
- 第二步,针对IBD文件【公共表空间文件和独立表空间、undo文件】、非IBD文件【上全局锁】、进行备份。
- 第三步,当最后一个非IBD文件传输完成,代表redo日志拷贝结束,整个物理备份结束。

xtabackup的每一步都为了备份一致性

- 1. 第一步的作用 识别并获取目标数据源,对那些刚刷到硬盘上,没有来得及进入innodb引擎的数据进行回放,对一些表空间 的脏页尚未递交成功,马上放弃通过redo日志进行回放。
- 2. 第二步的作用 拷贝物理文件,针对非IBD文件进行全局锁,防止这个时候有人对非IBD进行DML和DDL操作。在8.0.27版本,只允许进行DDL操作,不允许进行DML操作,进一步细化备份一致性的粒度。
- 3. 第三步的作用 非IBD文件传输完成结束,自行进行解锁,同行监控REDO的线程也结束,备份到了最后阶段。

**关于增量备份**,基于初次全量备份后,xtabackup通过识别REDO日志的LSN是否发现变化 ,LSN的序列号是往前递进的,是否变化一目了然,增量备份只叠加备份后的数据。

**关于数据恢复**,可以基于全量备份恢复或者增量恢复,或者基于全量备份恢复+ 日志备份恢复的方式。

物理备份上,xtabackup使用了<mark>全局锁技术,REDO日志监控技术,非IBD文件传输等同于REDO监控结束等方法保障了全量备份、</mark>增量备份,实现了基于时间点的数据恢复,恢复到指定的数据恢复点上。

### TiDB备份体系

前文

MySQL备份体系 TiDB备份体系 备份容灾总结 TiDB支持mysqldumper和mydumper工具, 但是只能逻辑层面对已经持久化的数据进行备份,无法进行一致性备份。

mysqldump使用 --single-transaction 进行一致性备份

```
root@henley-Inspiron-7447:/tmp# mysqldump -h192.168.10.14 -u root -pGmcc@1234 -P4000 --single-transaction mysqldump: [Warning] Using a password on the command line interface can be insecure.
mysqldump: Couldn't execute 'ROLLBACK TO SAVEPOINT sp': SAVEPOINT sp does not exist (1305)
```

mydumper使用备份的时候,提示更是明确

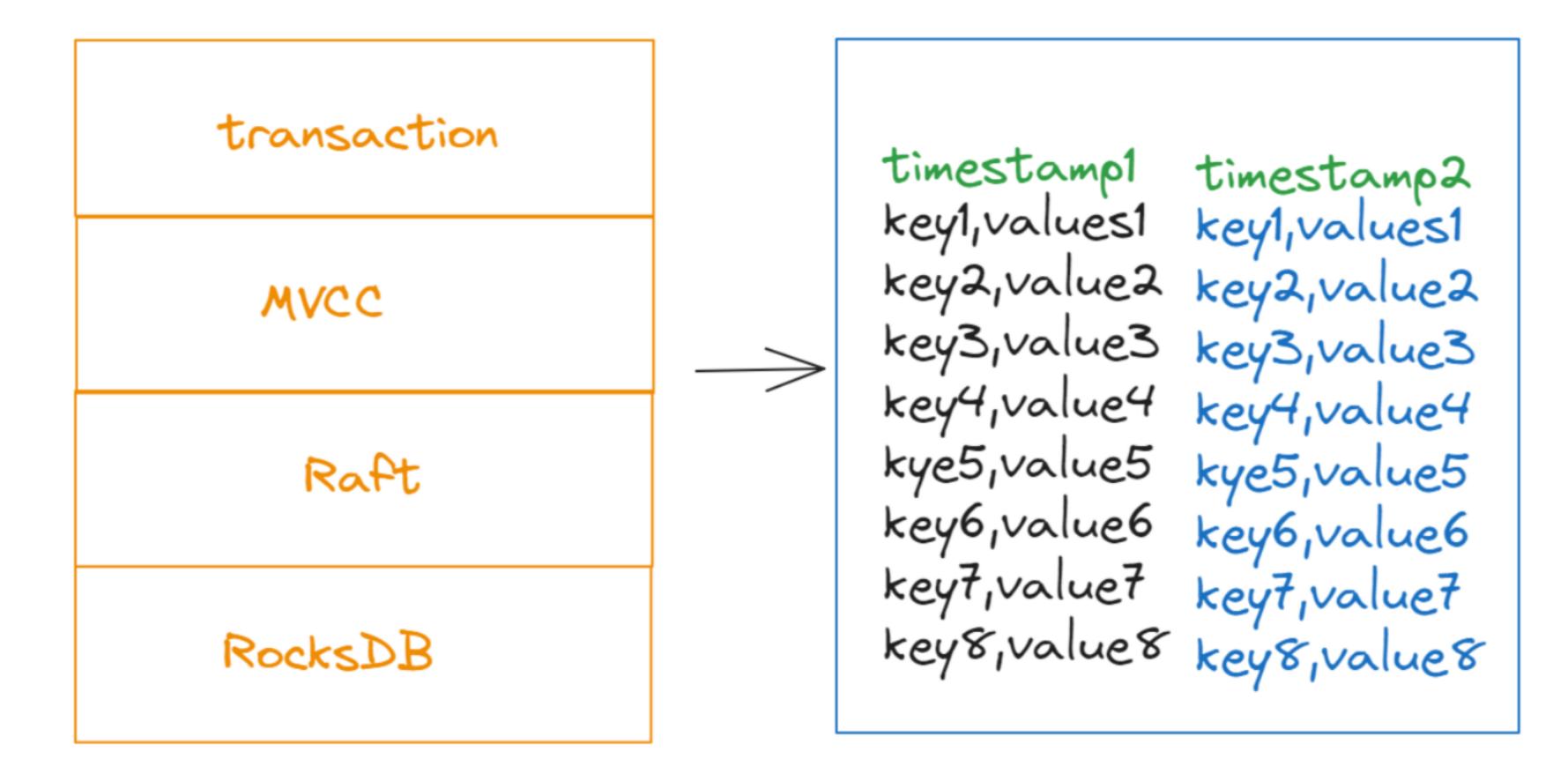
\*\* (mydumper:6185): CRITICAL \*\*: 16:34:20.943: Couldn't acquire global lock, snapshots will not be consister

究底根因,目前TiDB没有支持全局锁,只支持tidb\_snapshot,那么tidb\_snapshot是什么?

```
tidb> FLUSH TABLES WITH READ LOCK;
ERROR 1105 (HY000): FLUSH TABLES WITH READ LOCK is not supported. Please use @@tidb_snapshot
```

这个要说到TiDB的内存管理机制,对于写进来的数据,TiDB把增量数据放到内存,提交成功的数据放在基线数据里面,内存的数据待到适当时机,会冻结合并到基线数据里面。

基线数据是持久化刷新到硬盘里面的数据,每一行数据都会对应一个唯一的时间戳



TiDB的物理备份工具BR的技术原理,就是把已经提交后的物理文件进行时间戳的扫描,把对应的时间点的数据文件信息都集中 在一起,分为三步走。

- 第一步扫描KEY VALUE,从TIKV所在的Region读取**备份时间点**对应的数据。
- 第二步生成SST,将数据保存到SST文件中,这些文件存储在内存中。
- 第三步上传SST,将SST文件上传到存储路径。

下面做个小测试,三个时间点 2024-04-15 10:18:32 , 2024-04-15 10:18:35 , 2024-04-15 10:22:32 ,其中第一个时间连续 备份三次, 期间数据一直在不停的增加中。

```
tiup br backup full --pd "192.168.153.128:2379" --backupts '2024-04-15 10:18:32' --storage "/tidb/battiup br backup full --pd "192.168.153.128:2379" tiup br backup full --pd "192.168.153.128:2379" tiup br backup full --pd "192.168.153.128:2379" tiup br backup full --pd "192.168.153.128:2379" --backupts '2024-04-15 10:18:32' --storage "/tidb/battiup br backup full --pd "192.168.153.128:2379" --backupts '2024-04-15 10:18:35' --storage "/tidb/battiup br backup full --pd "192.168.153.128:2379" --backupts '2024-04-15 10:22:32' --storage "/tidb/battiup br backup full --pd "192.168.153.128:2379" --backupts '2024-04-15 10:22:32' --storage "/tidb/battiup br backup full --pd "192.168.153.128:2379" --backupts '2024-04-15 10:22:32' --storage "/tidb/battiup br backup full --pd "192.168.153.128:2379" --backupts '2024-04-15 10:22:32' --storage "/tidb/battiup br backup full --pd "192.168.153.128:2379" --backupts '2024-04-15 10:22:32' --storage "/tidb/battiup br backup full --pd "192.168.153.128:2379" --backupts '2024-04-15 10:22:32' --storage "/tidb/battiup br backup full --pd "192.168.153.128:2379" --backupts '2024-04-15 10:22:32' --storage "/tidb/battiup br backup full --pd "192.168.153.128:2379" --backupts '2024-04-15 10:22:32' --storage "/tidb/battiup br backup full --pd "192.168.153.128:2379" --backupts '2024-04-15 10:22:32' --storage "/tidb/battiup br backup full --pd "192.168.153.128:2379" --backupts '2024-04-15 10:22:32' --storage "/tidb/battiup br backup full --pd "192.168.153.128:2379" --backupts '2024-04-15 10:22:32' --storage "/tidb/battiup br backup full --pd "192.168.153.128:2379" --backupts '2024-04-15 10:22:32' --storage "/tidb/battiup br backup full --pd "192.168.153.128:2379" --backupts '2024-04-15 10:22:32' --storage "/tidb/battiup br backup full --pd "192.168.153.128:2379" --backupts '2024-04-15 10:22:32' --storage "/tidb/battiup br backup full --pd "192.168.153.128:2379" --backupts '2024-04-15 10:22:32' --storage "/tidb/battiup br backup full --pd "192.168.153.128:2379" --backupts '2024-04-15 10:22:32' --s
```

在TiDB的不断的增加数据的过程中,第1个时间点三次备份都是122M,第2个时间点是比第1个时间点多3秒,备份后数据是138M,第3个时间点备份是174M,时间越往前,识别的数据就越多。

而且TiDB的物理备份的过程中,只从后端爬物理文件,不需要与其它模块协同。而MySQL会加上全局锁,防止前端写入数据。 两者比较相对而言,MySQL的备份机制显得谨慎一点,延迟一点,多些安全。

快照的好处在于记住某个时间点的数据总集,可以进行某个时间点的数据恢复,例如误操作把表truncate了,由于表以前做过快照,我依然可以通过相同的时间点把数据物理备出来。

```
[tidb@server128 backup]$ du -sm ./*
108 ./1
108 ./2 truncate后的表,按照时间点去备份,依然有数据
```

除了内置的快照,TiDB也支持外置的快照 ,通过LVM也可以对数据进行备份。

如果使用LVM进行备份,注意安装的时候,需要把TiDB的数据盘安装在LVM的 逻辑卷上面,以下TiDB的数据盘安装在 /dev/mapper/centos\_server153-tidb--data 下面。

```
[tidb@server128 backup]$ df -h
Filesystem
                                       Size Used Avail Use% Mounted on
/dev/mapper/centos_server153-root
                                      173G 104G 63G 63% /
devtmpfs
                                               0 6.3G 0% /dev
                                       6.3G
tmpfs
                                       6.3G
                                               0 6.3G 0% /dev/shm
tmpfs
                                       6.3G 75M 6.2G 2% /run
                                               0 6.3G 0% /sys/fs/cgroup
                                       6.3G
tmpfs
                                       269M 117M 135M 47% /boot
/dev/sda1
/dev/mapper/centos_server153-tidb--deploy 4.7G 1.3G 3.2G 29% /tidb/tidb-deploy
/dev/mapper/centos_server153-tidb--data 20G 13G 5.2G 72% /tidb/tidb-data
                                       1.3G
                                               0 1.3G 0% /run/user/0
tmpfs
// 直接在外围进数据快照
```

```
lvcreate -L 5G -s -n lv-mysql-snap01 /dev/centos_server153/tidb-data
lvcreate -L 5G -s -n lv-mysql-snap02 /dev/centos_server153/tidb-data
[root@server128 ~]# lvscan
 ACTIVE
                   '/dev/centos_server153/swap' [4.00 GiB] inherit
 ACTIVE
                    '/dev/centos_server153/root' [<175.71 GiB] inherit
                    '/dev/centos_server153/tidb-deploy' [4.88 GiB] inherit
 ACTIVE
          Original '/dev/centos_server153/tidb-data' [19.53 GiB] inherit
 ACTIVE
 ACTIVE
          Snapshot '/dev/centos_server153/lv-mysql-snap01' [5.00 GiB] inherit
 ACTIVE
          Snapshot '/dev/centos_server153/lv-mysql-snap02' [5.00 GiB] inherit
 //删除数据
  rm /tidb/tidb-data/* -rf
 umount /tidb/tidb-data/
 //恢复数据
  [root@server128 ~]# lvconvert --merge /dev/centos_server153/lv-mysql-snap02
 Merging of volume centos_server153/lv-mysql-snap02 started.
 centos_server153/tidb-data: Merged: 80.49%
 centos_server153/tidb-data: Merged: 100.00%
 //重新上线
 mount /dev/mapper/centos_server153-tidb--data /tidb/tidb-data/
```

#### 备份容灾总结

针对数据库的备份恢复存在多种方法,例如针对数据库的接入层备份恢复、针对数据库的服务层进行备份恢复、针对数据库的物理进行备份恢复。

以MySQL为例,支持接入层、服务层、物理层的备份恢复,重视锁处理生产数据的矛盾冲突。

接入层的备份有mysqldumper和mydumper,接入层在数据恢复的时候,需要进行昂贵的SQL解析,花费大量的时间,虽然mydumper备份快,但是数据导入速度也不快。

**服务层的备份**导出例如CSV的规范式文件,再通过load data的方式进行导入,如果接入层的恢复是直路导入,那么服务层是旁路导入,旁路导入按照规律快速生成有序组织,避免SQL的消耗。

**物理层的备份**有Xtrabackup,它可以将把原有的MySQL相关物理文件迁移过来,技术层面重视已经持久化的数据和没有持久化的数据,通过redo回放数据,释放表空间尚未提交的脏页。经过清洗的数据文件可以马上拿来就用,不需要额外转换。

**快照备份**,MySQL支持LVM备份

TiDB同样支持接入层、服务层、物理层的备份恢复,主要通过快照处理生产数据的矛盾冲突。

接入层的备份有mysqldumper和mydumper,经过TiDB的适配二开,由于TiDB 分布式能力,资源能力潜力较大,间接也提升 mysqldumper和mydumper的使用率

**服务层的备份**有Lightning导入和Dumpling导出,Lightning导入绕过接入层,直接在服务层导入 ,通过转化成KEV\_VALUE形 式,性能较快。

物理层的备份有BR工具,直接对TiKV 进行时间戳扫描,扫描后的文件转换成sst文件,如果要恢复数据文件,需要专业工具进 行转换。

**快照备份**,TiDB支持LVM备份

在备份上的策略,MySQL积极与生产数据协同,达成一致,沟通的方式先上一个全局刷,让它们稍停一会儿。MySQL甚至有元 数据锁,解决DDL层面数据结构稳定不变的锁机制。 而备份上TiDB的落地则是使用快照确定米已成炊的事实,在锁方面的应用 较少,加大了存储成本,但是提升了性能。

版权声明:本文为 TiDB 社区用户原创文章,遵循 CC BY-NC-SA 4.0 版权协议,转载请附上原文出处链接和本声明。



■互助与交流 ▋学习与应用 ■发现社区 活动 文档 TiDB User Group 问答论坛 专栏 问答之星 TiKV 社区 视频课程 社区准则 Chaos Mesh 社区 考试认证 联系我们 电子书 典型案例 开发者指南



