

问答日志

雷池:20:38:32

mysql 用户信息，授权信息也会同步的吗

答：不会，针对 DDL 和 DML 语句（除了数据查询语句 select、show 等）

马崇-java-上海-1 年:20:40:46

数据库数据很大的话，mysql-bin.000083 会不会很大

马崇-java-上海-1 年:20:43:49

相当于就是吧数据库的数据备份成 2 进制，存在 binlog 里面了

马崇-java-上海-1 年:20:47:40

存的是 sql 语句吗

答：不是的，记录的是 sql 语句，和数据库大小没关系

湮汐:20:47:30

主从复制到底是推 还是 拉？

答：说成通知比较合适

Ro-深圳-3 年 Java:20:48:10

主从切换要怎么做 直接改两个库的配置吗

答：可以，mysql 本身不支持切换，要用第三方工具

大胜.彼得:20:48:21

我们后面自己做的时候，是不是得在两个虚拟机上分别装一个 mysql

答：最好这样

杨腾飞:20:48:23

定时轮询吧

赵柏杨:20:48:28

读玩之后 什么时候删

答：不会删，满了会产生新的

杨腾飞:20:49:30

这个 `chang master to`

也可以写在配置文件里吧

答：这是个命令

大胜.彼得:20:50:00

重启后 是不是重新配日志名

答：是的

雷池:20:50:06

`master` 每次重启都会改变 `binlog` 的名字，`slave` 的配置却要指定 `log file`，这个不是很坑吗

大胜.彼得:20:50:26

都要手动重配是吧

马崇-java-上海-1 年:20:50:36

一般生产不会重启吧

大胜.彼得:20:50:42

也对

马崇-java-上海-1 年:20:50:53

我们基本没重启过

赵柏杨:20:51:23

服务器当机后 需要重新配置一下吗

大胜.彼得:20:52:21

应用当无所谓 数据库服务器不当就行

答：对

Ghost:20:52:18

就是从数据库 要先手动新建个数据库 kkb_3?

答：是的

石将从:20:53:22

延迟大吗

答：看你网络

攀登:20:57:42

是不是手动将之前的主节点的日志 dump 到从节点就行，就不会出现

主从失效？

答：不一定

大胜.彼得:20:57:53

一个原因失效 后面就全部失败吗

答：是的

赵柏杨:20:58:32

这种情况 怎么在次将 失效时间的数据 同步过来

答：从上次断点开始，不会丢

雷池:20:59:17

看下 slave 的 position

枣幸 home:20:59:53

查看失效的复制点，重新配置主从，从那个点开始追主从

攀登:21:00:57

还是 binlog 的问题，如果 binlog 就一个，是不是不会有问题？

答：重启一次一个

大胜.彼得:21:02:23

从 从库失效的点开始

雷池:21:02:24

spring 的 datasource 能感知主从失效吗

答：不能

xxzx_4684222:21:02:33

忽略错误数 1，是总的累计可以错一次吗

答：是的

吕伟明:21:02:38

恢复的有条件吗，比如多久之前的

答：没

大胜.彼得:21:02:39

之前一开始 从库为啥没有 T2

答：没有备份

吕伟明:21:02:56

从库需要一直看主从状态吗

答：不用

大胜.彼得:21:02:59

是不是配置了忽略那个表

大胜.彼得:21:03:17

明白了

跑丢一只鞋-北京-2 年:21:03:28

可以忽略两个错误么

余爽:21:03:56

出现一次错误后主从失效，那忽略多次是什么意思？

答：配置几次都可以

赵柏杨:21:04:09

1.每个机器先建库

余爽:21:04:27

一个错误后就已经失效了呀？

答：你可以改啊

大胜.彼得:21:04:30

所以主从之前 最好完整备份恢复主库到从库 是吧

答：对

攀登:21:04:49

主从复制要尽可能避免所有常见的错误，那在充分的主从备份的情况下，还会出现哪些问题？

答：网络，服务器都有可能

于婷:21:04:49

从库有表，主库没有会怎么样

答：不影响

雷池:21:05:13

建表就跪了

大胜.彼得:21:05:36

除非 主表新建一个和从库一样名字的表

大胜.彼得:21:05:43

估计会报错

雷池:21:05:47

建表存在就废了

攀登:21:06:24

几秒后同步

小冷:21:06:57

延时有啥作用吗

答：没用，尽量减少延迟

马崇-java-上海-1 年:21:17:05

debug 级别打的日志会不会太多了

答：不会

Ghost:21:17:34

keepalive=true 是说主挂了会自动让从上来吗？

相当于一个心跳监测机制了吧

答：可以这么理解

马德成:21:24:31

读写分离、集群这些是 dba 做还是也会有公司让开发做？

大胜.彼得:21:26:33

刚才的 proxy 和从 在一个服务器上吗

答：是的

大胜.彼得:21:26:47

就是刚才老师演示的环境

Ghost:21:27:26

一般的读写分离用什么中间件做呀？

答：mycat,cober

雷池:21:27:51

除了主从失效，主从延迟外，还有读必须放在主库的情况吗

答：没了

赵柏杨:21:28:26

长事物 中读和写 在一个事物

跑丢一只鞋-北京-2 年:21:28:30

Mysq 组复制 可以高可用的吧

答：可以

枣幸 home:21:28:44

以前使用 MHA，做主从切换

Ghost:21:28:48

那这个集群的高可用怎么保证呀？

答：后边讲

休息

大胜.彼得:21:30:49

老师 从库是肯定要只读是吗

老猫:21:31:23

从库不能写

用于备份和读

雷池:21:31:35

如果把 `select` 全丢到从库了, 那 `id` 回写的 `select last_insert_id()` 咋办呢,
这个是绑定 `session` 的

雷池:21:34:26

如果 `insert` 到了主库, `select last_insert_id` 在从库是拿不到到

答: 不影响的

枣幸 home:21:43:16

这种 `mysql` 函数要看代理怎么分配连接, 有的函数, 代理会自动读主库。

大胜.彼得:21:52:37

这 3 个本不相关 之前为啥会在一个库上

答: 演示

阿孟:21:52:44

dubbo 调用接口

xxzx_6925277:21:59:49

表分区也算水平拆分的方案吧？

答：算，现在用得少

黄海-成都:22:01:18

分库分表后统计分析就麻烦了

雷池:22:01:28

%2 记下最大的 id，hash 算法改一下，小于这个值的用%2，大于的重新取膜是不是可以解决二次扩展的问题？

答：算是，方法很多

雷池:22:05:30

ER 关系是后期建立的咋办？

答：让架构背锅

阿孟:22:12:44

id 一般不都是无意义吗？为啥还做业务用呢

答：不能用 ID 做业务

雷池:22:17:52

ER 关系是指建立外键关系吗

答：对

雷池:22:18:29

为什么只能 join 两张表

答：多了数据库或者中间件承载不了

雷池:22:27:25

只有 uid 有 key，那么 `select * from t where city = '深圳';`，这是要去 n 个库的 16 张表里遍历 5 亿条数据了？

答：后边会讲

强-上海:22:28:00

雷哥，案例前面有条件啊

强-上海:22:28:05

查询 uid

雷池:22:28:32

uid 只能 hash 到库吧

跑丢一只鞋-北京-2 年:22:32:18

undo log，事务开始的时候 先将 undo_log 的 redo_log 到缓冲，这个是将之前版本的 undo_log 记录到了缓冲么？

跑丢一只鞋-北京-2 年:22:33:52

就是 那个时候 有两个版本的 undo_log 吗？

余爽:22:34:23 记录的是 redo log