

问答日志

大胜.彼得:20:30:27

猫哥讲的简单主从复制，其实就是我们平常说的主备；而读写分离其实就是平常说的主从。 是这样吧

答：主从就是主备的一种应用，从机做备份，读写分离也是主从的一种应用，主机写从机读

Ghost:20:38:16

迁移的时候是怎么迁移呀？

雷池:20:38:17

3001 移到 4000 里

吕伟明:20:43:03

逻辑表咋来的，，，

答：根据真实表名字来的，是虚拟的表

雷池:20:43:11

节点=数据库名+物理表？

答：是的

雷池:20:47:09

一致性 hash 环不是一个分片算法？

徐助教:20:48:31

那个是一致性 Hash 算法

雷池:20:49:06

hash 出来不是用于定位数据库的？

答：是的，或者表

跑丢一只鞋-北京-2 年:20:58:56

各种路由 有啥区别呢

答：根据自己需要选择合适的路由规则

雷池:21:01:05

单播，组播，广播是网络里的概念，对应的 1 对 1，1 对多，1 对全部

雷池:21:07:32

分库，有一边超时了会不会少一半数据？

答：会

xxzx_2655052:21:07:36

归并的意思是不是在有限的内存空间里对大量数据进行排序比较？

强-上海:21:07:54

那要是有限 limit 咋整

强-上海:21:08:31

那这种分页是逻辑分页？

答：是逻辑分页

```
select u.* from t_user u order by u.id limit 10000,10
```

会被处理成

```
dataSource1 ::: select u.* , u.id AS ORDER_BY_DERIVED_0 from  
t_user_00 u order by u.id limit 0,10010
```

```
dataSource2 ::: select u.* , u.id AS ORDER_BY_DERIVED_0 from  
t_user_00 u order by u.id limit 0,10010
```

然后把结果集合并再筛选

雷池:21:10:01

order by，如果不是范围分片，岂不是注定全表路由？

答：是全表查询

雷池:21:30:36

excute 的 i 和 i+1 换个位置，换下 i 和，i+1，不会主键冲突，那么拿出来的时候的数据的 id 会重复，这个 sharding 能判断吗

答：不会重复

雷池:21:33:59

想不明白，这个分库分表能提高性能？都说 mysql 都单表能存 5000

万数据，分 n 个库 n 个表后，逻辑分页内存不会炸掉吗

雷池:21:34:06

还是我有什么误解？

答：不可能没有条件就 `select *`，而且分页只取分页数据前边的，不是全部，量不大

xxzx_2655052:21:34:31

分库分表应该不会用来做复杂查询

大胜.彼得:21:35:17

互联网行业有复杂查询吗？应该业务上不多吧

xxzx_2655052:21:35:41

现在对大数据量的高性能查询都是用 es

雷池:21:35:42

记得有个图是，没有分片键就走都广播都全表路由，也就是 `load` 全部数据，不用分片键查询应该还是有的吧。。

答：不用分片键会都查，但不取全部数据

跑丢一只鞋-北京-2 年:21:39:23

在考虑分库分表的情况下，是不是在建表的时候 就要预留两个字段，作为分表键和分库键

强-上海:21:39:33

不用啊 就是业务字段

跑丢一只鞋-北京-2 年:21:39:52

但是主键 应该不能用吧

自增长的情况下

雷池:21:40:06

主键是雪花啊

黄海-成都:21:48:52

这个使用前要把每一个库，和表名都注册进去么？

答：对

大胜.彼得:21:49:17

如果不是取模%的分片规则，拼接怎么写

答：自己写算法

攀登:21:53:55

读写分离呢

答：读写分离是主从

马崇-java-上海-1 年:22:10:15

code 是没有分库吗。两个库中都存是吗

那感觉要分库分表的其实比较少

答：是

雷池:22:15:40

这才只是 3 张逻辑表都配置，这是人能干都事情吗。。现实中少说有 50 张表。

任献良:22:16:36

分表我就遇到过 分一张表数量太大了。 其他的小表都不分的

xiaoLee-hangzhou:22:16:37

猫哥，目前考虑的是部分逻辑表做分库分表吗？

枣幸 home:22:17:04

需要分库分表的，一般没几张表吧

答：部分分就行

Ghost:22:22:22

我们的 mysql 的高可用 还是要 zk 的时候反推吗？

答：是的

跑丢一只鞋-北京-2 年:22:22:36

跨库 join 那块儿 没听懂

答：每个库相关的表关联起来，在一个库 join，然后归并

大胜.彼得:22:22:49

逻辑表和物理表的关系 是怎么关联的，通过那个绑定吗？

答：不关联

Ghost:22:23:18

在插入的时候 就看他对应的数据在哪个库哪个表吧

答：对

跑丢一只鞋-北京-2 年:22:23:53

怎么做到 数据关联的插入呢

答：分库键相同，会分到一个库

xiaoLee-hangzhou:22:23:57

就是 user 表中的 uid 对应的 Address

Ghost:22:24:06

那这样 age 如果发现错了 要更改怎么办呀？？

答：通过 sharding 改，会重新分配

xiaoLee-hangzhou:22:24:07 都在一个库中

马德成:22:24:36

所以一张需要被分表分库的业务表，最好需要至少有两个非空的数值类型的字段？

答：已经有了主键，只需一个

xxzx_2655052:22:25:10

跨库 join 肯定是要把多个库多个表的数据都拉到内存做 join 了吧

答：禁止跨库 join

强-上海:22:25:13

那我现在需要 user 和 address 两个表 join 要怎么玩啊

答：关联的放一个库

曲鹏-Java-北京-3 年:22:25:16

在 mycat 里 分片的字段是不支持修改的 这个应该也改不吧?

答：不能改，改了前边的数据会出问题

小冷:22:25:23

广播表逻辑表名和实际名一样吗

答：可以相同

黄海-成都:22:25:51

分库字段已经相同了，为啥还要单独设置绑定表呢？

答：还要分表

大胜.彼得:22:26:37

逻辑表 怎么知道自己对应哪 2 个物理表，哪里配的

答：分片算法表达式

xxzx_4684222:22:27:08

user 和 address 两个表的分库键要是不一样，要怎么写呢

答：不一样分不到一个库

跑丢一只鞋-北京-2 年:22:27:27

广播表的作用 是啥？

答：公共表，每个库相同

Ghost:22:27:57

那这样 age 如果发现错了 要更改怎么办呀？？

我本来是 age=1 分到 1 表了 改成了 2 应该放到 0 表

就是 update

答：sharding 处理，会把记录转移

大胜.彼得:22:30:04 改后就自动调整是吧？

答：对

xxzx_4684222:22:29:47

猫哥，实际生产过程中，用到这样分库分表的情况多吗？如果很多，
那这个配置有点恐怖啊

答：不多

张中强:22:30:10 个别表

跑丢一只鞋-北京-2 年:22:35:19

要是不排序的话 是随机的吗

xiaoLee-hangzhou:22:35:31

不排序的话 它走单表了

马崇-java-上海-1 年:22:35:20

如果直接 Limit 是在一个表取值的么

答：不是

黄海-成都:22:36:52

实际情况中，只几个表需要分库分表，那其他表只能以全局表的形式么？

答：不是，按传统形式，只把要分的单拿出来

马德成:22:37:12

如果一张主表需要关联多张表的话，组要配置中 绑定多张么？

答：不建议关联多张

xiaoLee-hangzhou:22:38:27

其实跟用户关联的表 的数据量 都不小

大胜.彼得:22:38:31

意思是不分的表，还是走传统的方式吗

答：对

xxzx_2655052:22:38:42

分库分表在企业里面一般用于什么场景？

答：数据量大

Ghost:22:39:07

老师能简单介绍下阻塞和非阻塞不？ 录播没有听懂

答: <https://www.cnblogs.com/orez88/articles/2513460.html>

马崇-java-上海-1 年:22:39:10

不分的表是两个库都存吗

答: 是

雷池:22:39:16

分库分表+主从后, 主从失效或者主从延迟如何处理呢

答: 跟不分库分表一样

强-上海:22:39:48

这种分库分表的话, 事务不用代码关注吧

答: 用分布式事务