不用找了,大厂在用的分库分表方案,都在这里!

尜尜人物 石杉的架构笔记 11月6日



扫描下方海报 试读



本文来源

www.cnblogs.com/littlecharacter/p/9342129.html

一、数据库瓶颈

不管是IO瓶颈,还是CPU瓶颈,最终都会导致数据库的活跃连接数增加,进而逼近甚至 达到数据库可承载活跃连接数的阈值。

在业务Service来看就是,可用数据库连接少甚至无连接可用。接下来就可以想象了吧 (并发量、吞吐量、崩溃)。

1、IO瓶颈

第一种:磁盘读IO瓶颈,热点数据太多,数据库缓存放不下,每次查询时会产生大量的IO,降低查询速度 -> **分库和垂直分表**。

第二种:网络IO瓶颈,请求的数据太多,网络带宽不够 -> **分库**。

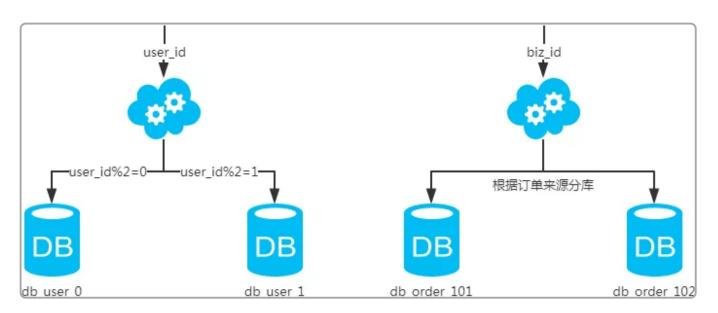
2、CPU瓶颈

第一种: SQL问题,如SQL中包含join, group by, order by,非索引字段条件查询等,增加CPU运算的操作 -> SQL优化,建立合适的索引,在业务Service层进行业务计算。

第二种: 单表数据量太大, 查询时扫描的行太多, SQL效率低, CPU率先出现瓶颈 -> **水 平分表**。

二、分库分表

1、水平分库

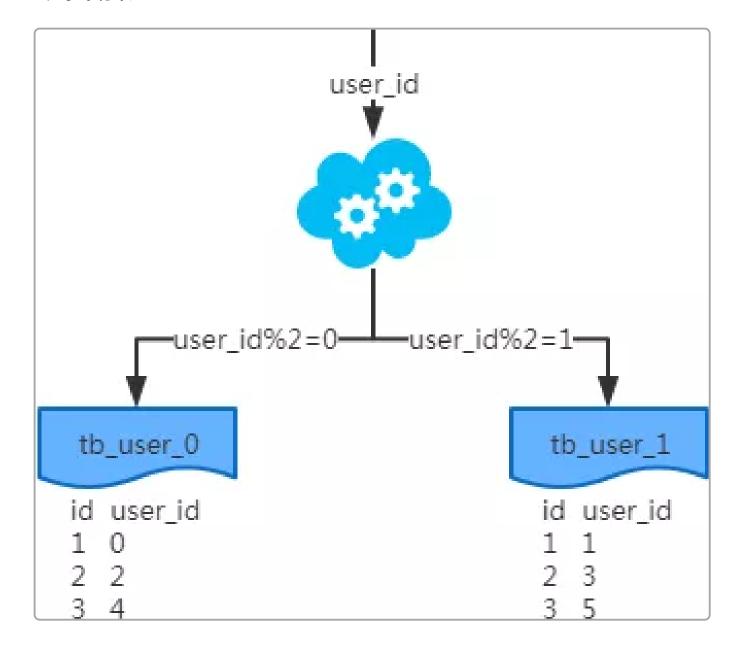


1.概念:以**字段**为依据,按照一定策略(hash、range等),将一个**库**中的数据拆分到多个**库**中。

2.结果:

- 每个库的结构都一样:
- 每个**库**的数据都不一样,没有交集;
- 所有**库**的**并集**是全量数据;
- 3.场景:系统绝对并发量上来了,分表难以根本上解决问题,并且还没有明显的业务归属来垂直分库。
- 4.分析:库多了,io和cpu的压力自然可以成倍缓解。

2、水平分表

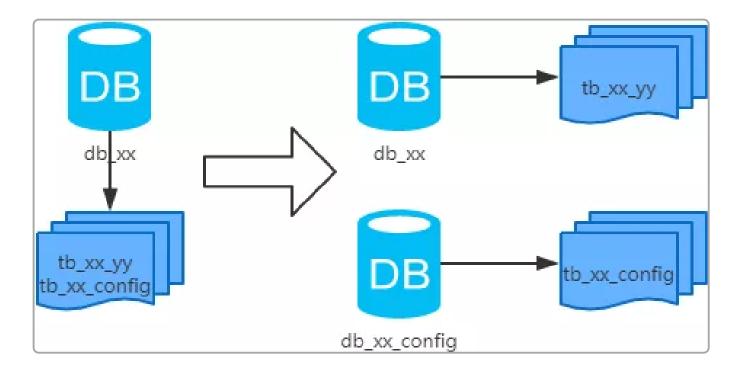


1.概念:以**字段**为依据,按照一定策略(hash、range等),将一个**表**中的数据拆分到多个**表**中。

2.结果:

- 每个**表**的结构都一样
- 每个**表的数据**都不一样,没有交集;
- 所有表的**并集**是全量数据;
- 3.场景:系统绝对并发量并没有上来,只是单表的数据量太多,影响了SQL效率,加重了CPU负担,以至于成为瓶颈。
- 4.分析:表的数据量少了,单次SQL执行效率高,自然减轻了CPU的负担。

3、垂直分库



1.概念:以**表**为依据,按照业务归属不同,将不同的**表**拆分到不同的**库**中。

2.结果:

- 每个**库**的结构都不一样;
- 每个**库**的数据也不一样,没有交集;

■ 所有库的并集是全量数据;

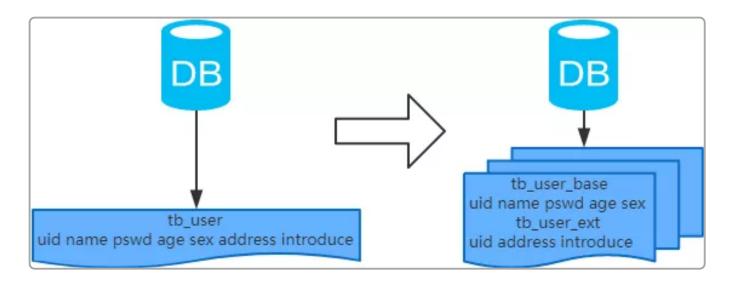
3. 场景: 系统绝对并发量上来了, 并且可以抽象出单独的业务模块。

4.分析: 到这一步, 基本上就可以服务化了。

例如,随着业务的发展一些公用的配置表、字典表等越来越多,这时可以将这些表拆到单独的库中,甚至可以服务化。

再有,随着业务的发展孵化出了一套业务模式,这时可以将相关的表拆到单独的库中,甚至可以服务化。

4、垂直分表



1.概念:以**字段**为依据,按照字段的活跃性,将**表**中字段拆到不同的**表**(主表和扩展表)中。

2.结果:

- 每个表的结构都不一样;
- 每个**表的数据**也不一样,一般来说,每个表的**字段**至少有一列交集,一般是主键,用 于关联数据;
- 所有表的并集是全量数据;

3.场景:系统绝对并发量并没有上来,表的记录并不多,但是字段多,并且热点数据和非 热点数据在一起,单行数据所需的存储空间较大。以至于数据库缓存的数据行减少,查询 时会去读磁盘数据产生大量的随机读IO,产生IO瓶颈。

4.分析:可以用列表页和详情页来帮助理解。垂直分表的拆分原则是将热点数据(可能会 冗余经常一起查询的数据)放在一起作为主表,非热点数据放在一起作为扩展表。

这样更多的热点数据就能被缓存下来,进而减少了随机读IO。拆了之后,要想获得全部数据就需要关联两个表来取数据。

但记住,千万别用join,因为join不仅会增加CPU负担并且会讲两个表耦合在一起(必须在一个数据库实例上)。

关联数据,应该在业务Service层做文章,分别获取主表和扩展表数据然后用关联字段关联得到全部数据。

三、分库分表工具

- 1. sharding-sphere: jar, 前身是sharding-jdbc;
- 2. TDDL: jar, Taobao Distribute Data Layer;
- 3. Mycat: 中间件。

注:工具的利弊,请自行调研,官网和社区优先。

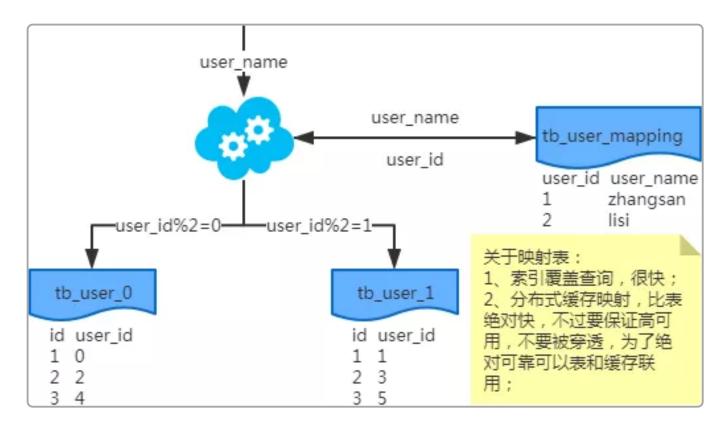
四、分库分表步骤

根据容量(当前容量和增长量)评估分库或分表个数 -> 选key(均匀)-> 分表规则(hash或range等)-> 执行(一般双写)-> 扩容问题(尽量减少数据的移动)。

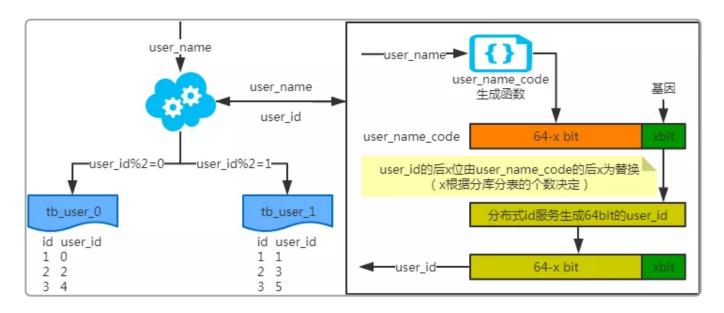
五、分库分表问题

- 1、非partition key的查询问题(水平分库分表,拆分策略为常用的hash法)
 - 1. 端上除了partition key只有一个非partition key作为条件查询

■ 映射法



■ 基因法



注:写入时,基因法生成userid,如图。

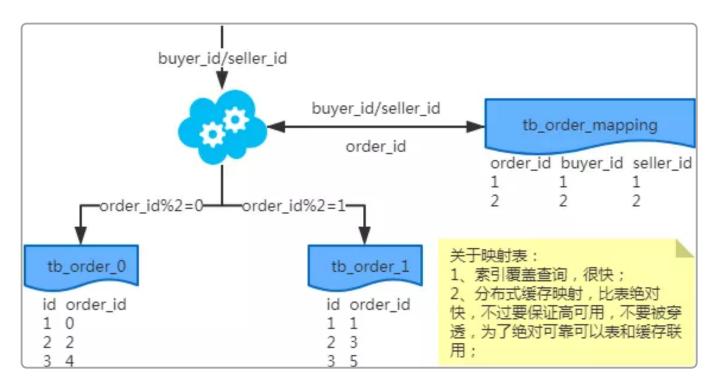
关于xbit基因,例如要分8张表,23=8,故x取3,即3bit基因。根据userid查询时可直接取模路由到对应的分库或分表。

根据username查询时,先通过usernamecode生成函数生成username_code再对其取模路由到对应的分库或分表。

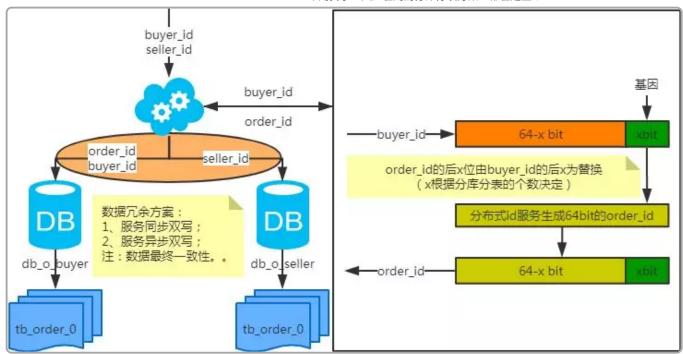
id生成常用snowflake算法。

1. 端上除了partition key不止一个非partition key作为条件查询

■ 映射法

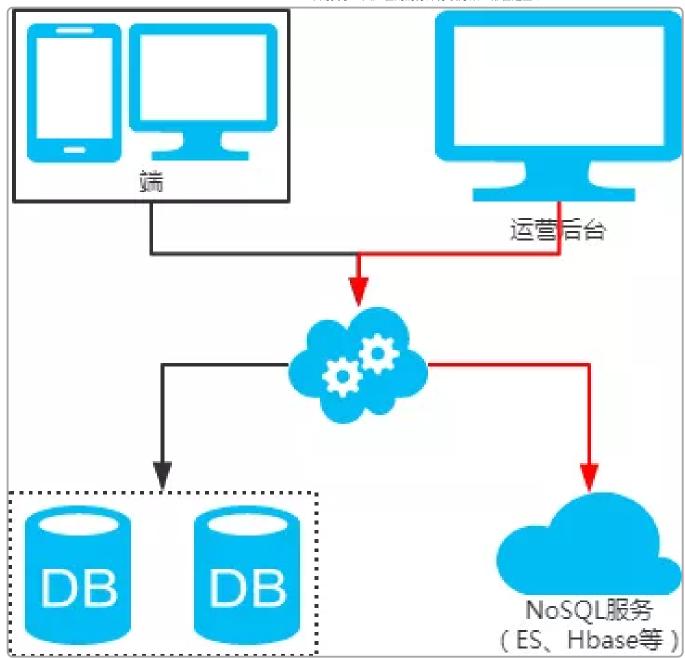


■ 冗余法

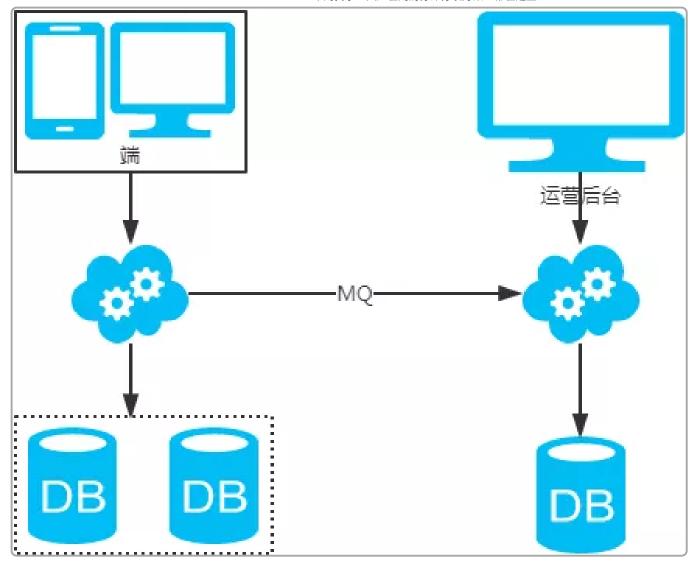


注:按照orderid或buyerid查询时路由到dbobuyer库中,按照sellerid查询时路由到dbo_seller库中。感觉有点本末倒置!有其他好的办法吗?改变技术栈呢?

- 1. 后台除了partition key还有各种非partition key组合条件查询
- NoSQL法



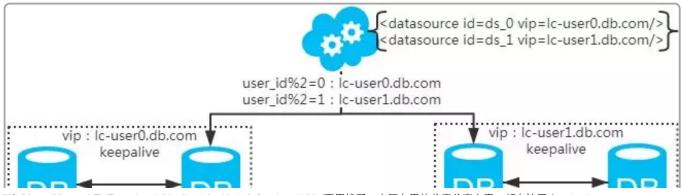
■ 冗余法

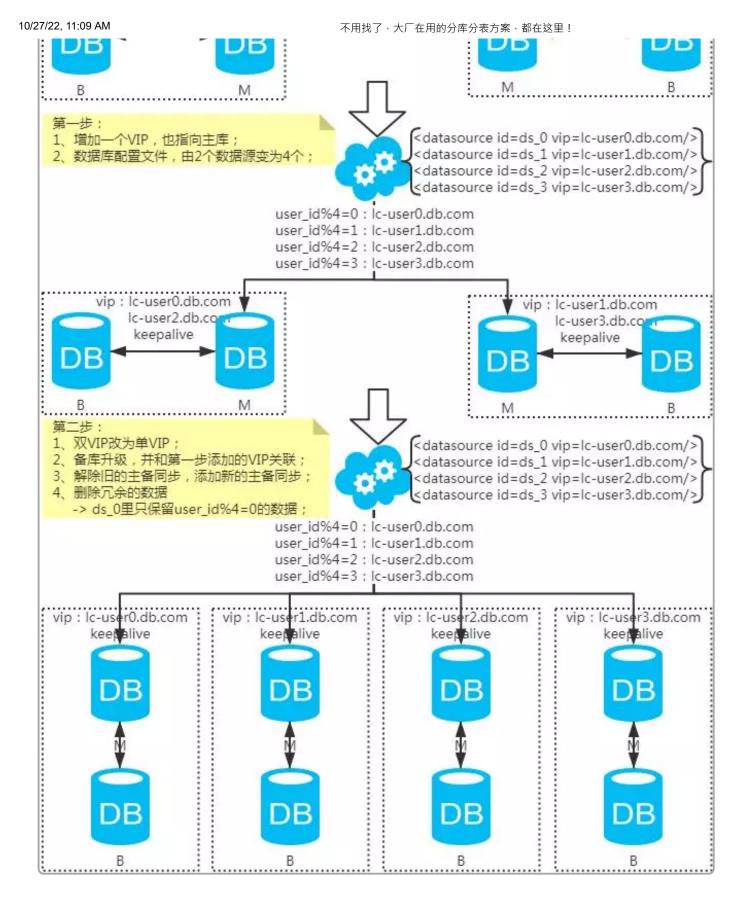


2、非partition key跨库跨表分页查询问题 (水平分库分表,拆分策略为常用的hash法)

注:用NoSQL法解决(ES等)。

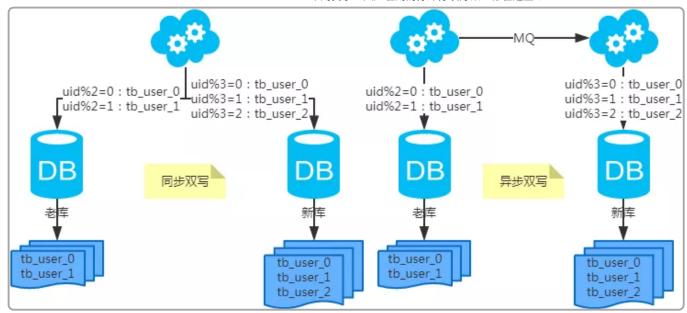
- 3、扩容问题 (水平分库分表,拆分策略为常用的hash法)
- 1.水平扩容库 (升级从库法)





注:扩容是成倍的。

2.水平扩容表(双写迁移法)



第一步: (同步双写)应用配置双写,部署;

第二步: (同步双写) 将老库中的老数据复制到新库中;

第三步: (同步双写) 以老库为准校对新库中的老数据;

第四步: (同步双写) 应用去掉双写, 部署;

注:**双写**是通用方案。

六、分库分表总结

- 1. 分库分表,首先得知道瓶颈在哪里,然后才能合理地拆分(分库还是分表?水平还是垂直?分几个?)。且不可为了分库分表而拆分。
- 2. 选key很重要,既要考虑到拆分均匀,也要考虑到非partition key的查询。
- 3. 只要能满足需求,拆分规则越简单越好。

七、分库分表示例

示例GitHub址:

https://github.com/LiHaodong888/SpringBootLear

END

如有收获,请划至底部,点击"在看",谢谢!

欢迎长按下图关注公众号石杉的架构笔记



BAT架构经验倾囊相授