20 | 如何在不停机的情况下,安全地更换数据库?

2020-04-11 李玥

后端存储实战课 进入课程>



讲述: 李玥

时长 13:57 大小 12.79M



你好,我是李玥。

随着我们的系统规模逐渐增长,总会遇到需要更换数据库的问题。我们来说几种常见的情况。

对 MySQL 做了分库分表之后,需要从原来的单实例数据库迁移到新的数据库集群上。 系统从传统部署方式向云上迁移的时候,也需要从自建的数据库迁移到云数据库上。 一些在线分析类的系统,MySQL 性能不够用的时候,就需要更换成一些专门的分析突数 据库,比如说 HBase。 更换数据库这个事儿,是一个非常大的技术挑战,因为我们需要保证整个迁移过程中,既不能长时间停服,也不能丢数据。

那么,今天这节课我们就来说一下,如何在不停机的情况下,安全地迁移数据更换数据库。

如何实现不停机更换数据库?

我们都知道墨菲定律: "如果事情有变坏的可能,不管这种可能性有多小,它总会发生。"放到这里呢,也就是说,我们在更换数据库的过程中,只要有一点儿可能会出问题的地方,哪怕是出现问题的概率非常小,它总会出问题。

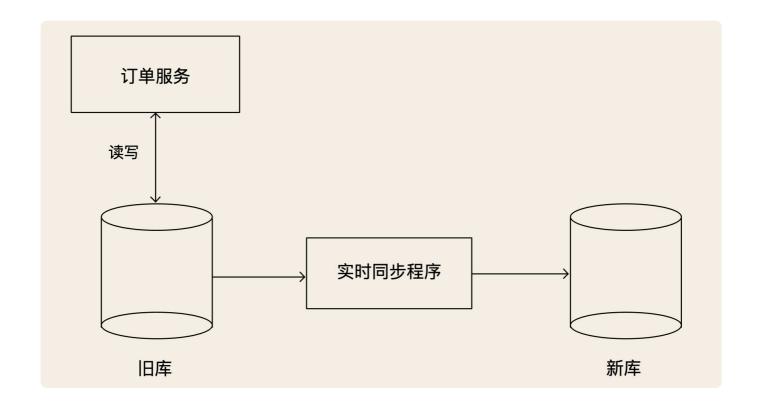
实际上,无论是新版本的程序,还是新的数据库,即使我们做了严格的验证测试,做了高可用方案,刚刚上线的系统,它的稳定性总是没有那么好的,需要一个磨合的过程,才能逐步达到一个稳定的状态,这是一个客观规律。这个过程中一旦出现故障,如果不能及时恢复,造成的损失往往是我们承担不起的。

所以我们在设计迁移方案的时候,一定要做到,每一步都是可逆的。**要保证,每执行一个步骤后,一旦出现问题,能快速地回滚到上一个步骤**。这是很多同学在设计这种升级类技术方案的时候,容易忽略的问题。

接下来我们还是以订单库为例子,说一下这个迁移方案应该如何来设计。

首先要做的就是,把旧库的数据复制到新库中。因为旧库还在服务线上业务,所以不断会有订单数据写入旧库,我们不仅要往新库复制数据,还要保证新旧两个库的数据是实时同步的。所以,我们需要用一个同步程序来实现新旧两个数据库实时同步。

怎么来实现两个异构数据库之间的数据实时同步,这个方法我们上节课刚刚讲过,我们可以使用 Binlog 实时同步数据。如果源库不是 MySQL 的话,就麻烦一点儿,但也可以参考我们讲过的,复制状态机理论来实现。这一步不需要回滚,原因是,只增加了一个新库和一个同步程序,对系统的旧库和程序都没有任何改变。即使新上线的同步程序影响到了旧库,只要停掉同步程序就可以了。



然后,我们需要改造一下订单服务,业务逻辑部分不需要变,DAO层需要做如下改造:

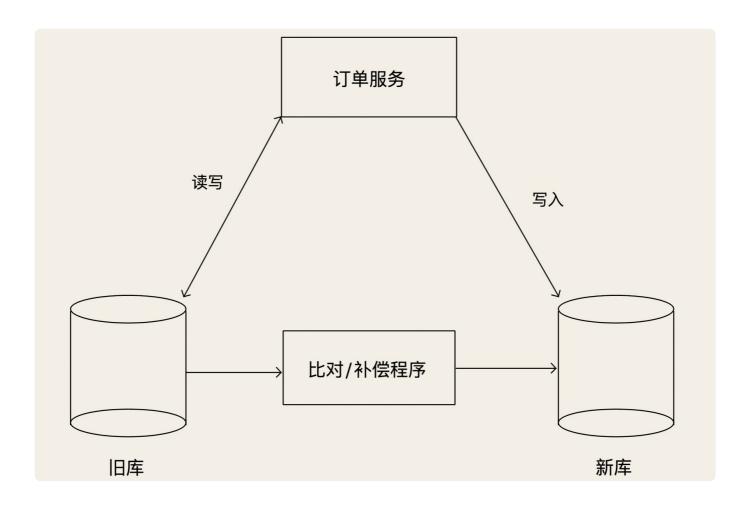
- 支持双写新旧两个库,并且预留热切换开关,能通过开关控制三种写状态:只写旧库、 只写新库和同步双写。
- 2. 支持读新旧两个库,同样预留热切换开关,控制读旧库还是新库。

然后上线新版的订单服务,这个时候订单服务仍然是只读写旧库,不读写新库。让这个新版的订单服务需要稳定运行至少一到二周的时间,期间除了验证新版订单服务的稳定性以外,还要验证新旧两个订单库中的数据是否是一致的。这个过程中,如果新版订单服务有问题,可以立即下线新版订单服务,回滚到旧版本的订单服务。

稳定一段时间之后,就可以开启订单服务的双写开关了。开启双写开关的同时,需要停掉同步程序。这里面有一个问题需要注意一下,就是**这个双写的业务逻辑,一定是先写旧库,再写新库,并且以写旧库的结果为准**。

旧库写成功,新库写失败,返回写成功,但这个时候要记录日志,后续我们会用到这个日志来验证新库是否还有问题。旧库写失败,直接返回失败,就不写新库了。这么做的原因是,不能让新库影响到现有业务的可用性和数据准确性。上面这个过程如果出现问题,可以关闭双写,回滚到只读写旧库的状态。

切换到双写之后,新库与旧库的数据可能会存在不一致的情况,原因有两个:一是停止同步程序和开启双写,这两个过程很难做到无缝衔接,二是双写的策略也不保证新旧库强一致,这时候我们需要上线一个对比和补偿的程序,这个程序对比旧库最近的数据变更,然后检查新库中的数据是否一致,如果不一致,还要进行补偿。



开启双写后,还需要至少稳定运行至少几周的时间,并且期间我们要不断地检查,确保不能有旧库写成功,新库写失败的情况出现。对比程序也没有发现新旧两个库的数据有不一致的情况,这个时候,我们就可以认为,新旧两个库的数据是一直保持同步的。

接下来就可以用类似灰度发布的方式,把读请求一点儿一点儿地切到新库上。同样,期间如果出问题的话,可以再切回旧库。全部读请求都切换到新库上之后,这个时候其实读写请求就已经都切换到新库上了,实际的切换已经完成了,但还有后续的收尾步骤。

再稳定一段时间之后,就可以停掉对比程序,把订单服务的写状态改为只写新库。到这里,旧库就可以下线了。注意,整个迁移过程中,只有这个步骤是不可逆的。但是,这步的主要操作就是摘掉已经不再使用的旧库,对于在用的新库并没有什么改变,实际出问题的可能性已经非常小了。

到这里,我们就完成了在线更换数据库的全部流程。双写版本的订单服务也就完成了它的历史使命,可以在下一次升级订单服务版本的时候,下线双写功能。

如何实现对比和补偿程序?

在上面的整个切换过程中,如何实现这个对比和补偿程序,是整个这个切换设计方案中的一个难点。这个对比和补偿程序的难度在于,我们要对比的是两个都在随时变换的数据库中的数据。这种情况下,我们没有类似复制状态机这样理论上严谨实际操作还很简单的方法,来实现对比和补偿。但还是可以根据业务数据的实际情况,来针对性地实现对比和补偿,经过一段时间,把新旧两个数据库的差异,逐渐收敛到一致。

像订单这类时效性强的数据,是比较好对比和补偿的。因为订单一旦完成之后,就几乎不会再变了,那我们的对比和补偿程序,就可以依据订单完成时间,每次只对比这个时间窗口内完成的订单。补偿的逻辑也很简单,发现不一致的情况后,直接用旧库的订单数据覆盖新库的订单数据就可以了。

这样,切换双写期间,少量不一致的订单数据,等到订单完成之后,会被补偿程序修正。后续只要不是双写的时候,新库频繁写入失败,就可以保证两个库的数据完全一致。

比较麻烦的是更一般的情况,比如像商品信息这类数据,随时都有可能会变化。如果说数据上有更新时间,那我们的对比程序可以利用这个更新时间,每次在旧库取一个更新时间窗口内的数据,去新库上找相同主键的数据进行对比,发现数据不一致,还要对比一下更新时间。如果新库数据的更新时间晚于旧库数据,那可能是对比期间数据发生了变化,这种情况暂时不要补偿,放到下个时间窗口去继续对比。另外,时间窗口的结束时间,不要选取当前时间,而是要比当前时间早一点儿,比如 1 分钟前,避免去对比正在写入的数据。

如果数据连时间戳也没有,那只能去旧库读取 Binlog,获取数据变化,然后去新库对比和补偿。

有一点需要说明的是,上面这些方法,如果严格推敲,都不是百分之百严谨的,都不能保证 在任何情况下,经过对比和补偿后,新库的数据和旧库就是完全一样的。但是,在大多数情况下,这些实践方法还是可以有效地收敛新旧两个库的数据差异,你可以酌情采用。

小结

设计在线切换数据库的技术方案,首先要保证安全性,确保每一个步骤一旦失败,都可以快速回滚。此外,还要确保迁移过程中不丢数据,这主要是依靠实时同步程序和对比补偿程序来实现。

我把这个复杂的切换过程的要点,按照顺序总结成下面这个列表,供你参考:

- 1. 上线同步程序, 从旧库中复制数据到新库中, 并实时保持同步;
- 2. 上线双写订单服务, 只读写旧库;
- 3. 开启双写,同时停止同步程序;
- 4. 开启对比和补偿程序,确保新旧数据库数据完全一样;
- 5. 逐步切量读请求到新库上;
- 6. 下线对比补偿程序, 关闭双写, 读写都切换到新库上;
- 7. 下线旧库和订单服务的双写功能。

思考题

我们整个切换的方案中,只有一个步骤是不可逆的,就是由双写切换为单写新库这一步。如果说不计成本,如何修改我们的迁移方案,让这一步也能做到快速回滚?你可以思考一下这个问题,欢迎你在留言区与我交流讨论。

感谢你的阅读,如果你觉得今天的内容对你有帮助,也欢迎把它分享给你的朋友。

后端存储实战课

类电商平台存储技术应用指南

李玥

京东零售计算存储平台部资深架构师



新版升级:点击「冷请朋友读」,20位好友免费读,邀请订阅更有现金奖励。

© 版权归极客邦科技所有,未经许可不得传播售卖。 页面已增加防盗追踪,如有侵权极客邦将依法追究其法律责任。

上一篇 19 | 跨系统实时同步数据,分布式事务是唯一的解决方案吗?

精选留言 (9)





李玥 置顶 2020-04-13

Hi, 我是李玥。

这里回顾一下上节课的思考题:

在我们这种数据同步架构下,如果说下游的某个同步程序或数据库出了问题,需要把 Bin... 展开 >







锐

2020-04-11

借楼请教一下李老师,无限层级(每条记录都对应一个父id)怎样设计能够快速查询,之前设计是存一个path字段,用like查询,总感觉这样设计不优雅。

展开٧







然而我们小公司,或者比较传统的行业直接还是一个维护系统的公告,然后大晚上,凌晨加班。



myrfy

2020-04-13

不计成本的话,搭建一套全新的影子服务,在整个系统接入层做流量双写分发,切换时影子系统变为主系统,原主系统变为影子系统

展开٧





Garwen

2020-04-12

思考题我理解首先要保证的是双写切换为单写新库,其次是新库挂了如何能及时回滚到旧库,且旧库的数据一直保持在最新状态。已切换意味着从新库同步binlog至旧库不可行,新库宕机后,必然出现数据丢失。那只能从业务写库方面入手。参考之前的同步方式,以及老师提示的不计成本的实现快速回滚,我猜想是不是通过缓存的方式,以及切换后全量数据放在redis中进行更新方式,此时redis中的数据没有过期时间,一旦新库出现问题,…







Jxin

2020-04-11

回答:

1.主要得解决,断开同步双写后,只写在新库的这部分数据如何同步到旧库,要严谨其实还得保证同步(这也是要用同步双写的主要原因)。讲真,水平有限,放弃同步双写后还要支持实时的同步数据真没招。那么让切换开关同时开启新库增量数据异步同步到旧库。感觉得加锁保切开关和开启增量同步两个操作原子性。严格来说还是有一会儿的停服现…_{展开}~







leslie

2020-04-11

如果要不计成本那么写入时应当去追加一层数据库,按照现在主流的方式应当是redis;当我们做此操作时压力放到一头,中间件存储的最后一层减少或者降低之前的频率从而完成。谢谢分享,期待后续课程的更新。

展开~





把旧库变成新库的从库异步获取更新

展开~



Jeff.Smile

2020-04-11

思考题:主要问题是单写新库导致的旧库数据缺失,可以记录切换单写新库的开始时间,同时记录这段时间内的订单数据,通过程序回滚——同步这段时间(单写开始时间到回滚执行时间)内的订单到旧库。同时改为双写模式,或读写旧库模式。

展开~

