15-MySQL存储海量数据的最后一招:分库分表

你好,我是李玥。

从这节课开始,我们课程将进入最后一部分"海量数据篇",这节课也是我们最后一节主要讲MySQL的课程。解决海量数据的问题,必须要用到分布式的存储集群,因为MySQL本质上是一个单机数据库,所以很多场景下不是太适合存TB级别以上的数据。

但是,绝大部分的电商大厂,它的在线交易这部分的业务,比如说,订单、支付相关的系统,还是舍弃不了 MySQL,原因是,**只有MySQL这类关系型数据库,才能提供金融级的事务保证**。我们之前也讲过分布式事 务,那些新的分布式数据库提供的所谓的分布式事务,多少都有点儿残血,目前还达不到这些交易类系统对 数据一致性的要求。

那既然MySQL支持不了这么大的数据量,这么高的并发,还必须要用它,怎么解决这个问题呢?还是按照我上节课跟你说的思想,**分片**,也就是拆分数据。1TB的数据,一个库撑不住,我把它拆成100个库,每个库就只有10GB的数据了,这不就可以了么?这种拆分就是所谓的MySQL分库分表。

不过,思路是这样没错,分库分表实践起来是非常不容易的,有很多问题需要去思考和解决。

如何规划分库分表?

还是拿咱们的"老熟人"订单表来举例子。首先需要思考的问题是,分库还是分表?分库呢,就是把数据拆分到不同的MySQL库中去,分表就是把数据拆分到同一个库的多张表里面。

在考虑到底是分库还是分表之前,我们需要先明确一个原则,**那就是能不拆就不拆,能少拆不多拆**。原因也 很简单,你把数据拆分得越散,开发和维护起来就越麻烦,系统出问题的概率就越大。

基于这个原则我们想一下,什么情况下适合分表,什么情况下不得不分库?

那我们分库分表的目的是为了解决两个问题:

第一,是数据量太大查询慢的问题。这里面我们讲的"查询"其实主要是事务中的查询和更新操作,因为只读的查询可以通过缓存和主从分离来解决,这个我们在之前的"MySQL如何应对高并发"的两节课中都讲过。那我们上节课也讲到过,**解决查询慢,只要减少每次查询的数据总量就可以了,也就是说,分表就可以解决问题**。

第二,是为了应对高并发的问题。应对高并发的思想我们之前也说过,一个数据库实例撑不住,就把并发请求分散到多个实例中去,所以,**解决高并发的问题是需要分库的**。

简单地说,**数据量大,就分表;并发高,就分库**。

一般情况下,我们的方案都需要同时做分库分表,这时候分多少个库,多少张表,分别用预估的并发量和数据量来计算就可以了。

另外,我个人不建议你在方案中考虑二次扩容的问题,也就是考虑未来的数据量,把这次分库分表设计的容量都填满了之后,数据如何再次分裂的问题。

现在技术和业务变化这么快,等真正到了那个时候,业务早就变了,可能新的技术也出来了,你之前设计的 二次扩容方案大概率是用不上的,所以没必要为了这个而增加方案的复杂程度。还是那句话,**越简单的设计 可靠性越高**。

如何选择Sharding Key?

分库分表还有一个重要的问题是,选择一个合适的列或者说是属性,作为分表的依据,这个属性一般称为 Sharding Key。像我们上节课讲到的归档历史订单的方法,它的Sharding Key就是订单完成时间。每次查 询的时候,查询条件中必须带上这个时间,我们的程序就知道,三个月以前的数据查订单历史表,三个月内 的数据查订单表,这就是一个简单的按照时间范围来分片的算法。

选择合适Sharding Key和分片算法非常重要,直接影响了分库分表的效果。我们首先来说如何选择 Sharding Key的问题。

选择这个Sharding Key最重要的参考因素是,我们的业务是如何访问数据的。

比如我们把订单ID作为Sharding Key来拆分订单表,那拆分之后,如果我们按照订单ID来查订单,就需要先根据订单ID和分片算法计算出,我要查的这个订单它在哪个分片上,也就是哪个库哪张表中,然后再去那个分片执行查询就可以了。

但是,当我打开"我的订单"这个页面的时候,它的查询条件是用户ID,这里没有订单ID,那就没法知道我们要查的订单在哪个分片上,就没法查了。当然你要强行查的话,那就只能把所有分片都查一遍,再合并查询结果,这个就很麻烦,而且性能很差,还不能分页。

那要是把用户ID作为Sharding Key呢?也会面临同样的问题,使用订单ID作为查询条件来查订单的时候,就没办法找到订单在哪个分片了。这个问题的解决办法是,在生成订单ID的时候,把用户ID的后几位作为订单ID的一部分,比如说,可以规定,18位订单号中,第10-14位是用户ID的后四位,这样按订单ID查询的时候,就可以根据订单ID中的用户ID找到分片。

那我们系统对订单的查询方式,肯定不只是按订单ID或者按用户ID这两种啊。比如说,商家希望看到的是自己店铺的订单,还有各种和订单相关的报表。对于这些查询需求,我们一旦对订单做了分库分表,就没法解决了。那怎么办呢?

一般的做法是,把订单数据同步到其他的存储系统中去,在其他的存储系统里面解决问题。比如说,我们可以再构建一个以店铺ID作为Sharding Key的只读订单库,专门供商家来使用。或者,把订单数据同步到HDFS中,然后用一些大数据技术来生成订单相关的报表。

所以你看,一旦做了分库分表,就会极大地限制数据库的查询能力,之前很简单的查询,分库分表之后,可能就没法实现了。所以我们在之前的课程中,先讲了各种各样的方法,来缓解数据多、并发高的问题,而一直没讲分库分表。**分库分表一定是,数据量和并发大到所有招数都不好使了,我们才拿出来的最后一招。**

如何选择分片算法?

在上节课我给你留的思考题中,我们提到过,能不能用订单完成时间作为Sharding Key呢?比如说,我分12个分片,每个月一个分片,这样对查询的兼容要好很多,毕竟查询条件中带上时间范围,让查询只落到某一个分片上,还是比较容易的,我在查询界面上强制用户必须指定时间范围就行了。

这种做法有个很大的问题,比如现在是3月份,那基本上所有的查询都集中在3月份这个分片上,其他11个分片都闲着,这样不仅浪费资源,很可能你3月那个分片根本抗不住几乎全部的并发请求。这个问题就是"热点问题"。

也就是说,我们希望并发请求和数据能均匀地分布到每一个分片上,尽量避免出现热点。这是选择分片算法时需要考虑的一个重要的因素。一般常用的分片算法就那么几种,刚刚讲到的按照时间范围分片的方法是其中的一种。

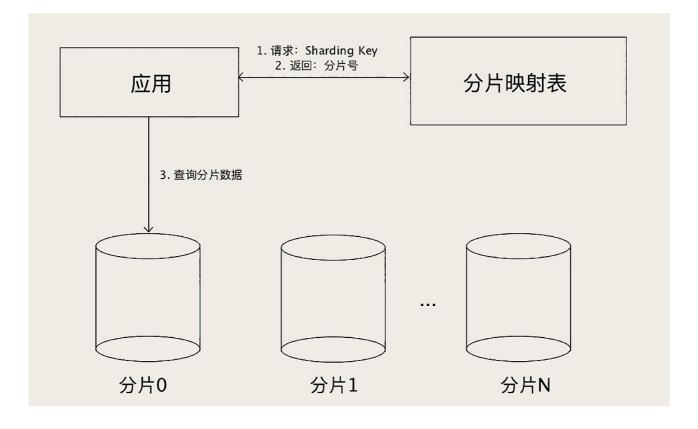
基于范围来分片容易产生热点问题,不适合作为订单的分片方法,但是这种分片方法的优点也很突出,那就是对查询非常友好,基本上只要加上一个时间范围的查询条件,原来该怎么查,分片之后还可以怎么查。范围分片特别适合那种数据量非常大,但并发访问量不大的ToB系统。比如说,电信运营商的监控系统,它可能要采集所有人手机的信号质量,然后做一些分析,这个数据量非常大,但是这个系统的使用者是运营商的工作人员,并发量很少。这种情况下就很适合范围分片。

一般来说,订单表都采用更均匀的哈希分片算法。比如说,我们要分24个分片,选定了Sharding Key是用户ID,那我们决定某个用户的订单应该落到那个分片上的算法是,拿用户ID除以24,得到的余数就是分片号。这是最简单的取模算法,一般就可以满足大部分要求了。当然也有一些更复杂的哈希算法,像一致性哈希之类的,特殊情况下也可以使用。

需要注意的一点是,哈希分片算法能够分得足够均匀的前提条件是,用户ID后几位数字必须是均匀分布的。 比如说,你在生成用户ID的时候,自定义了一个用户ID的规则,最后一位0是男性,1是女性,这样的用户ID 哈希出来可能就没那么均匀,可能会出现热点。

还有一种分片的方法:查表法。查表法其实就是没有分片算法,决定某个Sharding Key落在哪个分片上,全靠人为来分配,分配的结果记录在一张表里面。每次执行查询的时候,先去表里查一下要找的数据在哪个分片中。

查表法的好处就是灵活,怎么分都可以,你用上面两种分片算法都没法分均匀的情况下,就可以用查表法,人为地来把数据分均匀了。查表法还有一个特好的地方是,它的分片是可以随时改变的。比如我发现某个分片已经是热点了,那我可以把这个分片再拆成几个分片,或者把这个分片的数据移到其他分片中去,然后修改一下分片映射表,就可以在线完成数据拆分了。



但你需要注意的是,分片映射表本身的数据不能太多,否则这个表反而成为热点和性能瓶颈了。查表法相对 其他两种分片算法来说,缺点是需要二次查询,实现起来更复杂,性能上也稍微慢一些。但是,分片映射表 可以通过缓存来加速查询,实际性能并不会慢很多。

小结

对MySQL这样的单机数据库来说,分库分表是应对海量数据和高并发的最后一招,分库分表之后,将会对数据查询有非常大的限制。

分多少个库需要用并发量来预估,分多少表需要用数据量来预估。选择Sharding Key的时候,一定要能兼容业务最常用的查询条件,让查询尽量落在一个分片中,分片之后无法兼容的查询,可以把数据同步到其他存储中去,来解决这个问题。

我们常用三种分片算法,范围分片容易产生热点问题,但对查询更友好,适合适合并发量不大的场景;哈希 分片比较容易把数据和查询均匀地分布到所有分片中;查表法更灵活,但性能稍差。

对于订单表进行分库分表,一般按照用户ID作为Sharding Key,采用哈希分片算法来均匀分布用户订单数据。为了能支持按订单号查询的需求,需要把用户ID的后几位放到订单号中去。

最后还需要强调一下,我们这节课讲的这些分片相关的知识,不仅仅适用于MySQL的分库分表,你在使用 其他分布式数据库的时候,一样会遇到如何分片、如何选择Sharding Key和分片算法的问题,它们的原理都 是一样的,所以我们讲的这些方法也都是通用的。

思考题

课后请你想一下,把订单表拆分之后,那些和订单有外键关联的表,该怎么处理?欢迎你在留言区与我讨论。

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。

精选留言:

李玥 2020-04-01 09:30:11Hi,我是李玥。

这里回顾一下上节课的思考题:

在数据持续增长的过程中,今天介绍的这种"归档历史订单"的数据拆分方法,和直接进行分库分表相比 ,比如说按照订单创建时间,自动拆分成每个月一张表,两种方法各有什么优点和缺点?欢迎你在留言区 与我讨论。

这个问题我在本节课中也提到了,简单的总结一下。按月自动拆分订单的好处是,不需要做数据搬运,相 对实现比较简单,数据分得更碎,缺点是跨月查询比较麻烦,但好处是容量也更大(因为分片更多)。归 档历史订单的方法,实现起来更复杂,容量要小一些,但是对查询更加友好。

• 虚竹 2020-03-31 15:09:38

老师好,订单id总共18位,10-14位放用户id的后几位,当用户要查询自己的所有订单时怎么查呢?这里没太明白[1赞]

作者回复2020-04-02 12:27:19

直接用用户ID哈希,计算出这个用户的订单在哪个分片上,然后去查询就可以了。

• 正在减肥的胖籽。 2020-03-31 14:35:00

老师您好,有几个问题需要请教你下:

1.运营后台查询数据,肯定就是查询很多数据,不止是单个用户的数据。京东怎么去处理运营后台的数据 呢?是把数据同步到ES中还是? [1赞]

作者回复2020-04-02 12:33:17

是的,一般是同步到其它的数据库中去解决。我会在19中来讲,如何做实时同步。

• Mq 2020-03-31 08:12:50

关联表可以冗余用户ID字段,跟订单表的都在一个库里吗,这样用户维度的交易都在一个库事物里面,大部分的关联查询也是在一个库里。

老师查找法有具体例子吗,我们之前也有过表按hash分后数据极度不均[1赞]

作者回复2020-04-02 12:42:23

查表法一般可以配合哈希或者范围分片一起使用。

比如说,我们按用户ID哈希分成10个分片,其中第8个分片数据特别多不均匀。

那我们可以按用户ID哈希成100个逻辑分片。

再做一个100逻辑分片和10个物理分片的映射表,这个表里面只有100条记录。

那怎么来映射我们就可以人工分配,让10个物理分片中的数据尽量均匀。

● 发条橙子。 2020-04-03 00:47:28 老师 是直接用完整的用户id做哈希分片 还是那四位做哈希分片

• 电光火石 2020-04-02 14:11:41

老师,请教一下: 18 位订单号中,第 10-14 位是用户 ID 的后四位,这样按订单 ID 查询的时候,就可以

根据订单 ID 中的用户 ID 找到分片。

这里实际上是根据是用户 ID 的后四位为base做分片是吗?这样按照用户id维度和订单维度都可以先定位分片再进行查询。

把订单表拆分之后,那些和订单有外键关联的表,该怎么处理? 插入的时候,是否根据订单的分区规则,将有外键关联的表尽量放在一个分片里面进行处理。

• leslie 2020-04-02 01:08:04

是不是漏了另外一种拆分方式:纵向拆分?分表应当还有一个原因,早期数据量小可以几十个字段都没有 关系;后期数据量大了,多列查询导致了一些性能问题。我自己在生产中就碰到了设计的不合理性,做了 纵向分表-效果还不错,精度只能靠实战、学习、反思去提升。

课程中提及的分表所引发的外键问题其实应当和DML有关:查询并无影响。个人觉得影响不大,细看是多张表,但是设计时其实还是一张;查询时对应的判断补进去就好。

作者回复2020-04-02 09:58:32

电电电

• gfgf 2020-04-01 14:30:35

用户id和订单id关联这块,订单中取用户id的几位来做分区分表的依据,这个做法是否会造成数据量的不均衡;

看到个人淘宝订单是嵌入了用户id的后几位,但是京东订单没有发现规律,这块能否请老师以淘宝和京东订单为例,做一个更深入的介绍

作者回复2020-04-02 10:01:23

订单号是怎么构成的,应该算是商业秘密了。因为如果你知道它的规律,是有可能从中获得一些信息的。 所以各家都不会公布自己的订单号是如何构成的。

• 靠人品去赢 2020-04-01 12:06:11

我觉得是外联的表数据量是不是也很大,如果外联的表并发小,数量少,其实不必要管他更不用也对他进 行分库分表,因为从维护角度讲,能不拆就不拆,毕竟这是最后一步。

• 每天晒白牙 2020-04-01 08:58:02

分库分表的原则

能不拆就不拆,能少拆就少拆

分库分表的目的

1.数据量大查询慢的问题

解决查询慢就是减少每次查询的数据量,即分表可以解决该问题

2.应对高并发的问题

一个数据库实例撑不住就分散到多个实例中去,即分库可以解决

概括就是数据量大就分表,高并发就分库

如何选择 sharding key?

这是分表的依据,选择要考虑的因素取决于业务如何访问数据,让查询尽量落到一个分片中。如果分片无 法兼容查询,可以把数据同步到其他存储中,供查询

常见的分片算法

1.范围分片

对查询友好,适合并发量不大的场景。但容易产生热点数据

2.哈希分片 比较均匀 3.查表法 灵活,性能差因为多了一次查表

实例案例

订单表分库分表

- 一般按用户id分,采用哈希分片算法。为了支持按订单号查询,可以把用户id的后几位放到订单号中
- 一步 2020-03-31 10:36:38

分库分表使用的场景是不一样的,分表是因为数据量比较大查询较慢才进行的,分库是因为单库的性能无 法满足要求才进行的

sami 2020-03-31 09:20:20
感觉Redis Cluster的分片规则有点像查表法

作者回复2020-04-02 12:37:13 **你说的没错!**

• 饭团 2020-03-31 08:12:56

老师您好,您提到的把用户id放到订单id中,是说如果用订单id去做查询,就把第10-14位取出来,之后再用这部分去查询是吗?

作者回复2020-04-02 12:37:28 是的