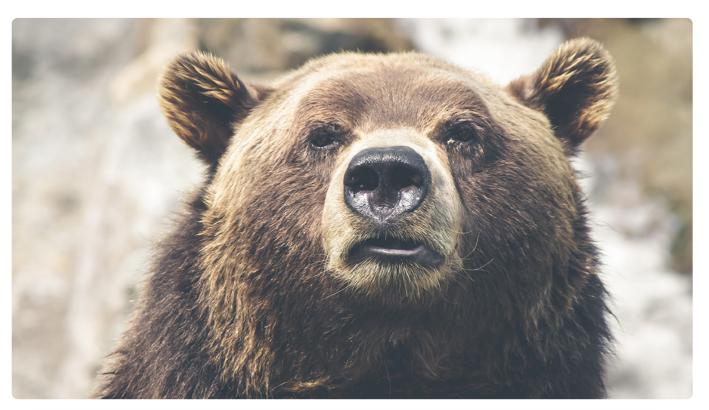
23 | MySQL经常遇到的高可用、分片问题,NewSQL是如何解决的?

2020-04-18 李玥

后端存储实战课 进入课程>



讲述: 李玥

时长 17:13 大小 15.77M



你好,我是李玥。

在这个系列课程中,我们讲的都是如何解决生产系统中面临的一些存储系统相关的问题。在最后两节课里面,我们来说点儿新东西,看一下存储这个技术领域,可能会有哪些值得关注的新技术。当然,技术圈每天都有很多新的技术出现,也会经常发很多论文,出现很多的开源项目,这些大多数都不太靠谱儿。

今天我给你要说的这个 New SQL,它是我个人认为非常靠谱,甚至在未来可能会取代 MySQL 这样的关系型数据库的一个技术。MySQL 是几乎每一个后端开发人员必须要精通

的数据库,既然 New SQL 非常有可能在将来替代 MySQL,那我们就非常有必要提前去了解一下了。

什么是 New SQL?

什么是 New SQL? 这个说来话长了,还要从存储技术发展的历史来解读。我们知道,早期只有像 MySQL 这样的关系数据库,这种关系型数据库因为支持 SQL 语言,后来被叫做 SQL 或者 Old SQL。

然后,出现了 Redis 和很多 KV 存储系统,性能上各种吊打 MySQL,而且因为存储结构简单,所以比较容易组成分布式集群,并且能够做到水平扩展、高可靠、高可用。因为这些 KV 存储不支持 SQL,为了以示区分,被统称为 No SQL。

No SQL 本来希望能凭借高性能和集群的优势,替代掉 Old SQL。但用户是用脚投票的,这么多年实践证明,你牺牲了 SQL 这种强大的查询能力和 ACID 事务支持,用户根本不买账,直到今天,Old SQL 还是生产系统中最主流的数据库。

这个时候,大家都开始明白了,无论你其他方面做的比 Old SQL 好再多,SQL 和 ACID 是刚需,这个命你革不掉的。你不支持 SQL,就不会有多少人用。所以你看,近几年很多之前不支持 SQL 的数据库,都开始支持 SQL 了,甚至于像 Spark、Flink 这样的流计算平台,也都开始支持 SQL。当然,虽然说支持 SQL,但这里面各个产品的支持程度是参差不齐的,多多少少都有一些缩水。对于 ACID 的支持,基本上等同于就没有。

这个时候, New SQL 它来了!简单地说, New SQL 就是兼顾了 Old SQL 和 No SQL 的优点:

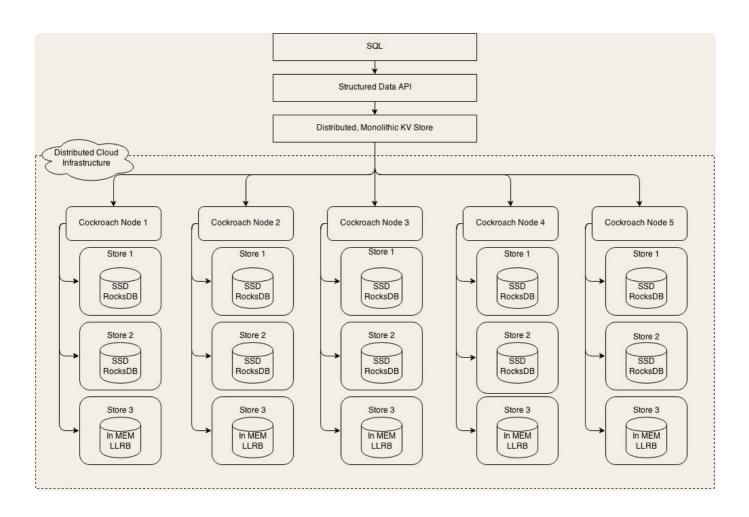
完整地支持 SQL 和 ACID, 提供和 Old SQL 隔离级别相当的事务能力; 高性能、高可靠、高可用, 支持水平扩容。

像 Google 的 Cloud Spanner、国产的 OceanBase 以及开源的 *②* CockroachDB都属于 New SQL 数据库。Cockroach 这个英文单词是蟑螂的意思,所以一般我们都把 CockroachDB 俗称为小强数据库。

这些 New SQL 凭什么就能做到 Old SQL 和 No SQL 做不到的这些特性呢?那我们就以开源的 CockroachDB 为例子,来看一下 New SQL 是不是真的这么厉害。

CockroachDB 是如何实现数据分片和弹性扩容的?

首先,我们一起先来简单看一下 CockroachDB 的架构,从架构层面分析一下,它是不是真的像宣传的那么厉害。我们先来看一下它的架构图 (图片来自于 ❷ 官方文档):



这是一个非常典型的分层架构,我们从上往下看。最上层是 SQL 层,SQL 层支持和关系型数据库类似的逻辑数据结构,比如说库、表、行和列这些逻辑概念。SQL 层向下调用的是一个抽象的接口层 Structured Data API,实际实现这个 API 的是下面一层: Distributed, Monolithic KV Store, 这就是一个分布式的 KV 存储系统。

我们先不深入进去看细节,从宏观层面上分析一下这个架构。你可以看到,这个架构仍然是我们之间讲过的,大部分数据库都采用的二层架构:执行器和存储引擎。它的 SQL 层就是执行器,下面的分布式 KV 存储集群就是它的存储引擎。

那我们知道,MySQL 的存储引擎 InnoDB,实际上是基于文件系统的 B+ 树,像 Hive 和 HBase,它们的存储引擎都是基于 HDFS 构建的。那 CockroachDB 这种,使用分布式 KV 存储来作为存储引擎的设计,理论上也是可行的,并没有什么特别难以逾越的技术壁垒。

而且,使用分布式 KV 存储作为存储引擎,实现高性能、高可靠、高可用,以及支持水平扩容这些特性,就不是什么难事儿了,其中很多分布式 KV 存储系统已经做到了,这里面使用的一些技术和方法,大多我们在之前的课程中也都讲到过。CockroachDB 在实现它的存储引擎这一层,就是大量地借鉴,甚至是直接使用了已有的一些成熟技术。

它的分片算法采用的是范围分片,我们之前也讲到过,范围分片对查询是最友好的,可以很好地支持范围扫描这一类的操作,这样有利于它支撑上层的 SQL 查询。

它采用《Raft一致性协议来实现每个分片的高可靠、高可用和强一致。这个 Raft 协议,它的一个理论基础,就是我们之前讲的复制状态机,并且在复制状态机的基础上,Raft 实现了集群自我监控和自我选举来解决高可用的问题。Raft 也是一个被广泛采用的、非常成熟的一致性协议,比如 etcd 也是基于 Raft 来实现的。

CockroachDB 的元数据直接分布在所有的存储节点上,依靠流言协议来传播,这个流言协议,我们在《 ② 16 | 用 Redis 构建缓存集群的最佳实践有哪些?》这节课中也讲到过,在 Redis Cluster 中也是用流言协议来传播元数据变化的。

CockroachDB 用上面这些成熟的技术解决了集群问题,在单机的存储引擎上,更是直接使用了 RocksDB 作为它的 KV 存储引擎。RocksDB 也是值得大家关注的一个新的存储系统,下节课我们会专门讲 RocksDB。

你可以看到,CockroachDB 的存储引擎,也就是它的分布式 KV 存储集群,基本上没有什么大的创新,就是重用了已有的一些成熟的技术,这些技术在我们之前讲过的其他存储系统中,全部都见到过。我讲这些并没有贬低 CockroachDB 的意思,相反,站在巨人的肩膀上,才能看得更远,飞得更高,这是一种非常务实的做法。

CockroachDB 能提供金融级的事务隔离性么?

接下来我们说一下 CockroachDB 是怎么实现 ACID 的,它的 ACID 是不是类似于分布式事务的残血版?这是一个非常关键的问题,直接影响到它有没有可能在未来取代 MySQL。

在说 ACID 之前,我们还是要简单说一下 CockroachDB 是怎么解析和执行 SQL 的。我们在《 ② 10 | 走进黑盒: SQL 是如何在数据库中执行的? 》这节课中讲过 SQL 是如何在MySQL 中执行的,在 CockroachDB 中,这个执行的流程也是差不多的。同样是先解析SQL 生成语法树,转换成逻辑执行计划,再转换为物理执行计划,优化后,执行物理执行计划返回查询结果,这样一个流程。

只是在 CockroachDB 中,物理执行计划就更加复杂了,因为它的物理执行计划面对的是一个分布式 KV 存储系统,在涉及到查找、聚合这类操作的时候,有可能需要涉及到多个分片 (Range)。大致过程就是类似于 Map-Reduce 的逻辑,先查找元数据确定可能涉及到的分片,然后把物理执行计划转换成每个分片上的物理执行计划,在每个分片上去并行执行,最后,再对这些执行结果做汇总。

然后我们再来说 CockroachDB 的 ACID。我们在《 ≥ 04 | 事务: 账户余额总是对不上账, 怎么办? 》这节课中讲到过四种事务隔离级别,分别是 RU、RC、RR 和 SERIALIZABLE, 那 CockroachDB 能提供哪种隔离级别呢?答案是,以上四种都不是。

CockroachDB 提供了另外两种隔离级别,分别是: Snapshot Isolation (SI) 和 Serializable Snapshot Isolation (SSI), 其中 SSI 是 CockroachDB 默认的隔离级别。

这两种隔离级别和之前提到的四种隔离级别是什么关系呢?我们通过下面这张表,和 MySQL 默认的隔离级别 RR 做一个对比。

隔离级别	脏读 (DR, Dirty Read)	不可重复读 (NR, NonRepeatable Read)	幻读 (PR, Phantom Read)	写倾斜 (Write Skew)
可重复读 RR,REPEATABLE- READ	N	N	У	N
快照 SI, Snapshot Isolation	N	N	N	У
串行快照 SSI, Serializable Snapshop Isolation	N	N	N	Z

首先我们看 SI 这一行。我们之前讲到过, RR 这种隔离级别,可以很好地解决脏读和不可重复读的问题,虽然可能会产生幻读,但实际上对绝大多数事务影响不大。SI 不会发生脏读、不可重复读,也不会发生幻读的情况,这个隔离级别似乎比 RR 还要好。

但你要注意一下,我们这个表格比之前那个表格多了一列:写倾斜。可以看到,RR 是不会出现写倾斜问题的,但是 SI 会有写倾斜问题。

什么是写倾斜?我们还是拿账户余额的例子来说明。比如说,我们的账户需要支持主副卡,主卡和副卡都分别有自己的余额,并且这个余额是可以透支的,只要满足主副卡的余额之和大于0就行了。如果我们需要给主卡支出100元,那 SQL只要这样写就可以了:

```
1 update account
2 set balance = balance - 100 -- 在主卡中扣减100元
3 where id = ? and
4   (select balance from account where id = ?) -- 主卡余额
5     +
6   (select balance from account where id = ?) -- 附卡余额
7     >= 100; -- 主副卡余额之和必须大于100元
```

在传统的 RR 隔离级别下,由于更新数据时会对记录加锁,即使更新主副卡的两个 SQL 分别在两个事务中并发执行,也不会出现把主副卡的余额之和扣减成负数的情况。

但是在 SI 级别下,由于它没有加锁,而是采用快照的方式来实现事务的隔离,这个时候,如果并发地去更新主副卡余额,是有可能出现把主副卡余额之和扣减为负数的情况的。这种情况称为**写倾斜**。这里顺便提一句,写倾斜是普遍的译法,我个人觉得"倾斜"这个词翻译得并不准确,实际上它表达的,就是因为没有检测读写冲突,也没有加锁,导致数据写错了。

SSI 隔离级别在 SI 的基础上,加入了冲突检测的机制,通过检测读写冲突,然后回滚事务的方式来解决写倾斜的问题,当然这种方式付出的代价是降低性能,并且冲突严重的情况下,会频繁地出现事务回滚。

从理论上来说,CockroachDB 支持的 SI 和 SSI 这两种事务隔离级别,能提供的事务隔离性,已经与传统的 RC 和 RR 隔离级别不相上下了,可以满足大多数在线交易类系统对 ACID 的要求。

小结

New SQL 是新一代的分布式数据库,它具备原生分布式存储系统高性能、高可靠、高可用和弹性扩容的能力,同时还兼顾了传统关系型数据库的 SQL 支持。更厉害的是,它还提供了和传统关系型数据库不相上下的、真正的事务支持,具备了支撑在线交易类业务的能力。

CockroachDB 是开源的 New SQL 数据库。它的存储引擎是一个分布式 KV 存储集群,执行器则大量借鉴了 PostgreSQL 的一些设计和实现,是一个集很多现有数据库和分布式存储系统技术于一身,这样的一个数据库产品。

从设计上来看,CockroachDB 这类 New SQL 数据库,有非常大的潜质可以真正地取代 MySQL 这类传统的关系型数据库。但是我们也应该看到,目前这些 New SQL 数据库都还 处于高速发展阶段,并没有被大规模地应用到生产系统中去。我也不建议你做小白鼠,在重要的系统上去使用它。

思考题

课后请你去看一下 ⊘ Raft 一致性协议,然后简单总结一下,Cockroach DB 是如何利用 Raft 协议实现 Range 高可用、高可靠和强一致的。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。

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 22 | 面对海量数据,如何才能查得更快?

下一篇 24 | RocksDB: 不丢数据的高性能KV存储

精选留言 (5)



₩ 写留言

Hi, 我是李玥。

这里回顾一下上节课的思考题:

...

展开~





不知道老师是否有发现一点,现在大量的Analyze DB在对之前的MYSQL或PG SQL做补充;首当其冲的应当是阿里最近推出的此类DB;tidb做为国产数据库-目前几乎聚集了国内大多所有的RMDB方面的神人,应当是继OceanBase之后又一个国内真正汇聚顶级DB相关

人才打造的数据库。老师如何去看待tidb? 谢谢老师的分享,期待后续的继续分享。

展开٧





icyricky 2020-04-18

公司有用TiDB...感觉架构很像...还是leader任期之后的续租还是选举,多数票同意选出leader, follower从leader复制数据...检测心跳...在leader宕机之后发起新一轮选举; leader对外提供读写服务,避免数据不一致





一步

2020-04-18

New SQL 数据库是不是都是这样设计的? 执行器支持 SQL,然后底层的存储系统是分布式存储系统? 区别在与底层的分布式存储系统实现的原理不一样?

展开~

作者回复: 是的, 底层的分布式存储引擎也是差不多的, 大部分都是KV。





不知道cockroach的两种隔离级别是不是借鉴了postgres的做法

