ArchSummit全球架构师峰会北京站2015

《深度解析云数据库TiDB》

Nugi@pingcap.com 微博: @goroutine



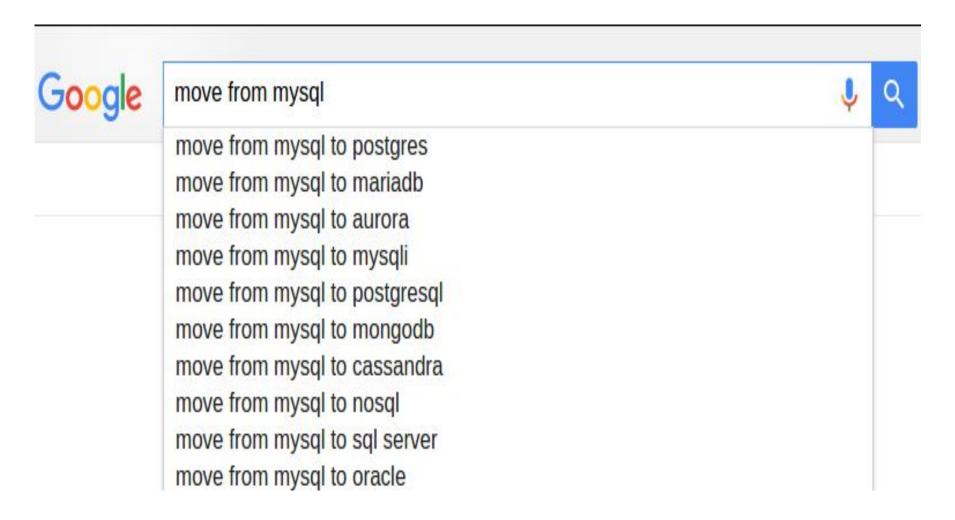
议程

- 关于 MySQL 的一些技术痛点
- 我们需要一个怎样的数据库?
- 技术实现
- 关于多租户的一些讨论
- 一些测试方法

话题从哪里开始?



Google 能告诉我们什么

























PostgreSQL



- 争论从未停止
- 选你所爱

- 不被巨头控制, 垄断
- 不被绑架
- 自由





- scale
- schemaless



- scale
- fast



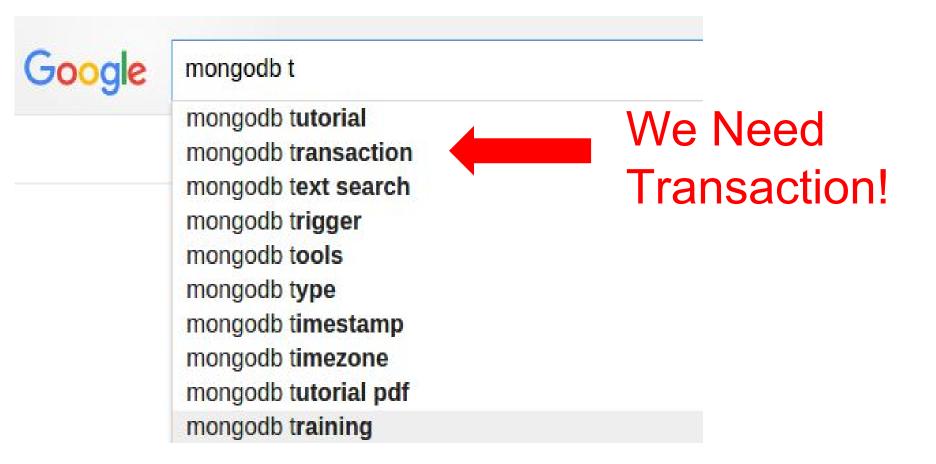
- 数据库前面通常有缓存
- Redis越来越流行
- 其它各种补充
 - HBase
 - Couchbase
 - 0

别人家的够好吗?

PG 君怎么了?



MongoDB 君怎么了?



先小结下:

离开 MySQL 的原因:

- 水平扩容/缩容
- 分布式事务
- 容错
 - 半同步转异步, 数据一致性问题

大家是怎么解决这些问题的?

水平伸缩

- NoSQL 在这方面有很好的积累
 - HBase
 - Cassandra
 - MongoDB

分布式事务

- 典型做法
- 两阶段提交 (2PC)
 - Google spanner (2PL + 2PC)

隔离级别

- SI
 - 可重复读
 - Write skew
 - update set a = a + 1
- SSI
- External consistency

容错

- 多副本(<u>raft</u> 协议复制, N / 2 + 1)
- 去中心化的事务冲突检测

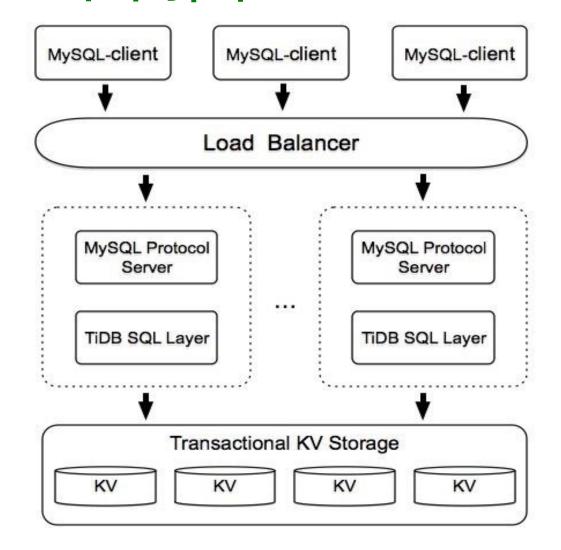
TiDB 如何解决这些问题?

受 Google Spanner 和 Google F1 启发

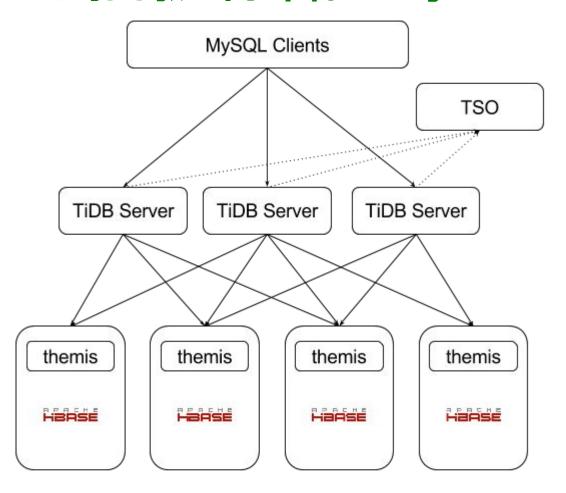
重点支持:

- 水平扩容/缩容
- 分布式事务
- 隔离级别
- 异步 schema 变更
- 容错

TiDB 架构图



TiDB 可插拔存储引擎



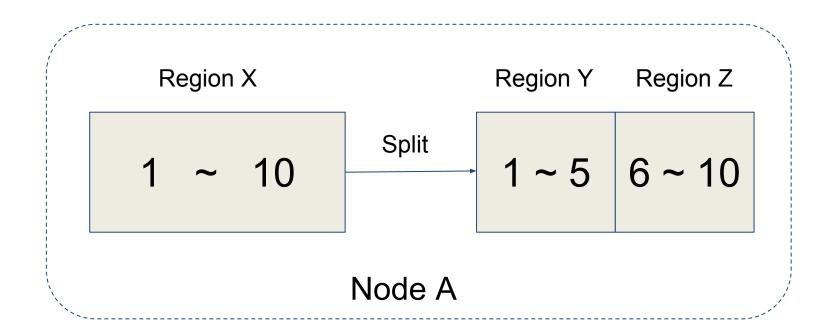
TiDB 如何解决 Scale 问题?

数据组织

```
KV {
     Node [ 1 ... N ] {
        region [ 1 ... X ]
     }
}
```

TiDB 如何解决 Scale 问题?

内部分裂



TiDB 如何解决 Scale 问题?

迁移

Region Y

1~5

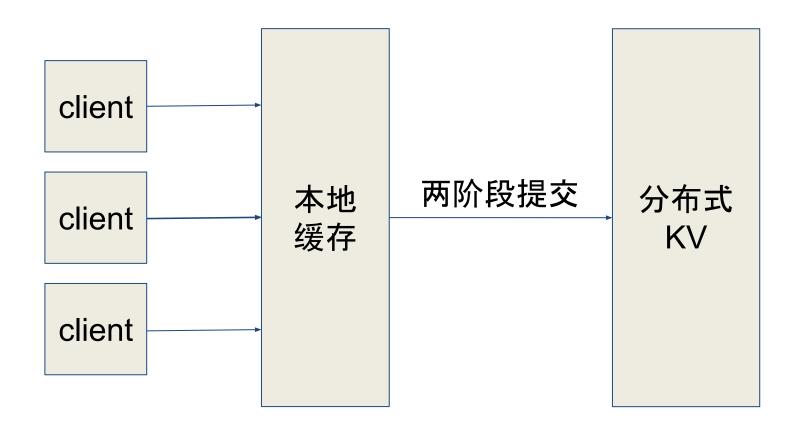
Node A

Region Z

6~10

Node B

TiDB 如何解决分布式事务?



TiDB 分布式事务的优化

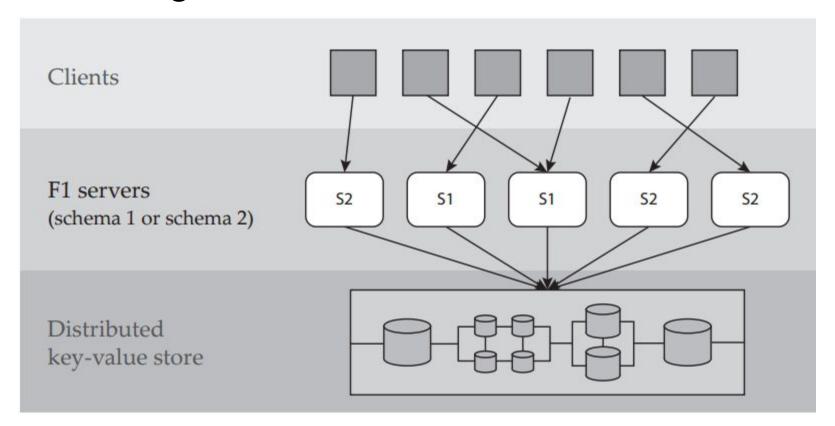
- 1PC (单个 region 内的事务)
 - 比如更新一行
- Group commit

TiDB 如何解决隔离级别?

• SI + 乐观锁

- External Consistency
 - 全局的时钟服务
 - 低延迟
 - 相对Hybrid Logical Clocks的实现, 见论文
 - TrueTime in (Google Spanner)

参考 Google F1 架构

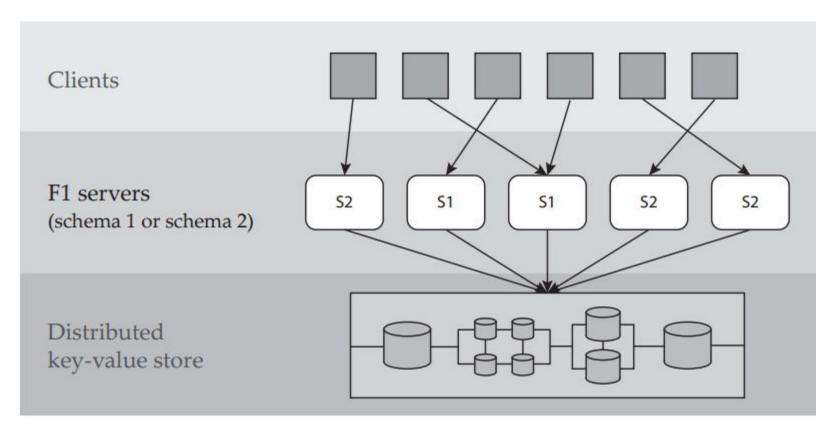


图片来源: http://static.googleusercontent.com/media/research.google.com/zh-CN//pubs/archive/41376.pdf

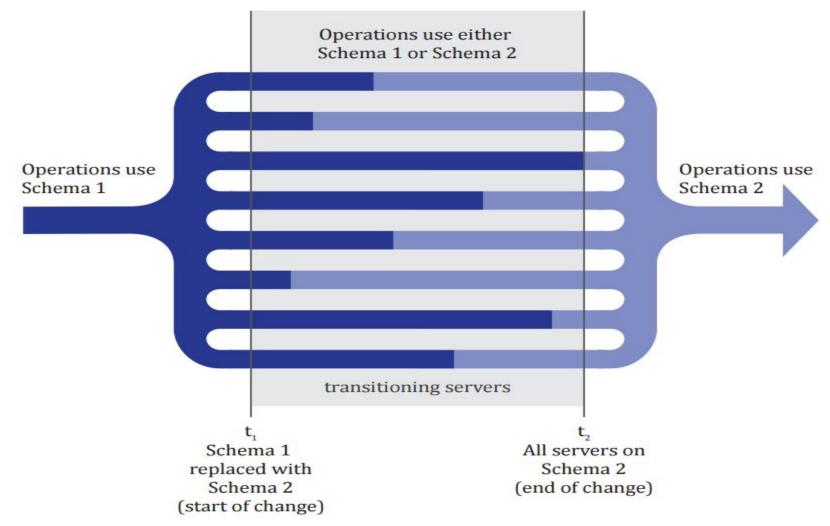
假设需要:

- 从 schema S1 变成 schema S2(在表R上添加索引 I).
- 两个不同的机器M1 and M2,
 - 机器执行操作的顺序:
 - Server M2:使用 schema S2, 插入一行 r 到表 R. 由于 S2 包含索引 I, server M2 添加索引对应的 key— value.
 - Server M1, 使用 schema S1, deletes r. 然而 S1并不 包含索引, 所以 M1 删除行 r 的时候没有删除索引
 - 索引对应的 kv 就残留下来了, 此时如果有依赖索引的 SQL就出错了

状态机



图片来源: http://static.googleusercontent.com/media/research.google.com/zh-CN//pubs/archive/41376.pdf



图片来源: http://static.googleusercontent.com/media/research.google.com/zh-CN//pubs/archive/41376.pdf

添加索引的状态迁移过程 delete only

→ write only

→ back fill

→ public

多租户问题?

- 做到哪一层?
 - SQL ?
 - KV ?
- 怎么隔离?
 - 隔离到什么程度?
 - 租户之间资源隔离
 - 单个租户内部的服务隔离
- 公平调度?

测试问题?

- 有些bug只有在特定的执行顺序才会复现
- 换个思路看待:
 - 程序 = 状态机 + 输入
- 如何保证出现一次后每次都能出现
 - 确定性
 - 不确定性
 - 随机数
 - 线程的执行顺序
 - 模拟所有的输入

更多技术细节

更多细节请参考 <u>TiDB</u> 文档和代码,以及相关的参考论文

<u><<从零开始写分布式数据库>></u>

Thanks!

