

第十三届中国数据库技术大会

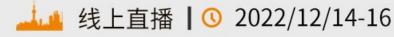
DATABASE TECHNOLOGY CONFERENCE CHINA 2022

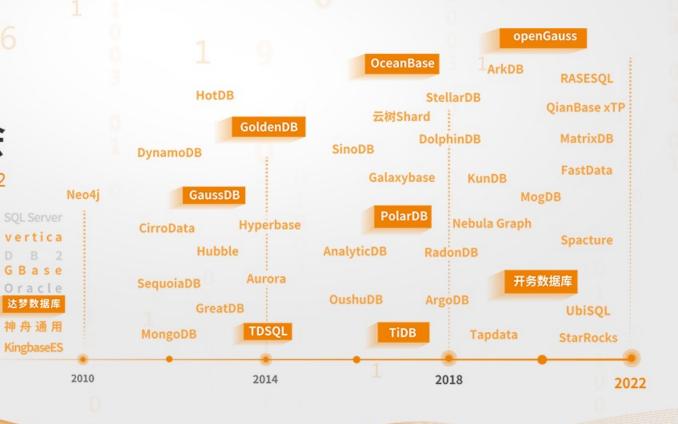
数据智能 价值创新











数据来源:数据库产品上市商用时间



百度沧海.存储万亿级元数据底座TafDB设计和实践

曹彪百度云存储高级架构师











- 01 云存储元数据面技术演进趋势
- // 云存储元数据底座的技术选型
- 03 云存储元数据底座TafDB关键设计和实践
- **04** TafDB应用效果
- 05 后续规划







01 云存储元数据面技术演进趋势







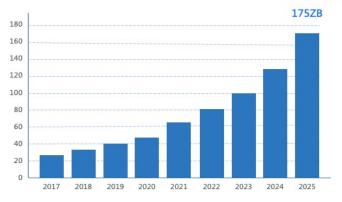


云存储元数据面的扩展性面临挑战

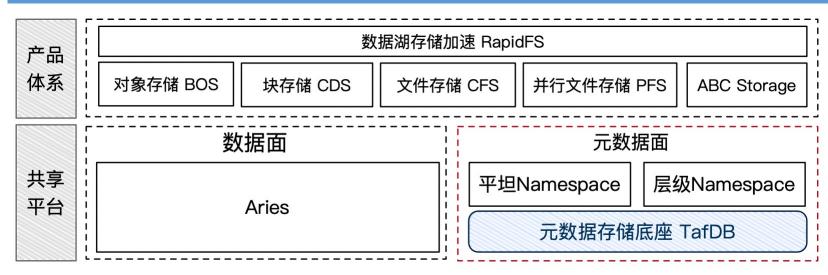


数据持续爆发式增长,对云存储系统的扩展性提出了更高要求

• IDC预测,全球数据量从2018年的33ZB将增长至2025半年的175ZB



云存储系统由元数据面和数据面构成,元数据面的扩展性影响到整个存储系统的扩展性



百度沧海.存储整体架构







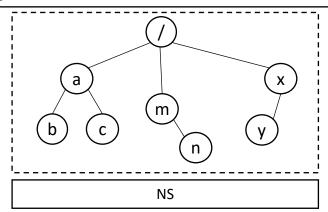


元数据面技术演进趋势 – 层级Namespace



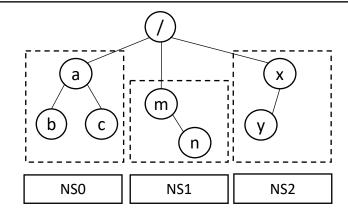
分布式文件系统namespace架构演进路线

① 单机全内存目录树架构



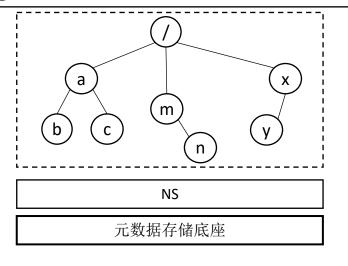
• 10亿级别,无法横向扩展

② 静态子目录树划分



- 单个静态子树存在上限,最大10亿级别
- 易产生热点,负载均衡代价高
- 不支持跨子树的rename

③ 基于共享存储



• 无限扩展



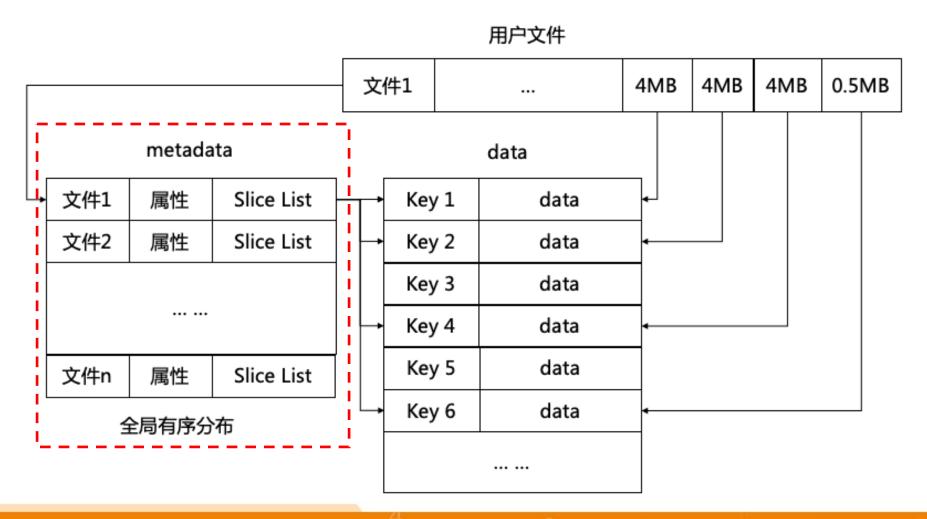




元数据面技术演进趋势 – 平坦Namespace



对象存储平坦namespace介绍







元数据面技术演进趋势 – 平坦Namespace



平坦namespace架构演进路线

① 基于数据库中间件

② 基于分布式事务数据库



文件1 属性 Slice list 文件2 属性 Slice list … 文件n 属性 Slice list Slice list … 分布式事务数据库

- 扩容只能倍扩,对成本造成很大压力
- 对跨库的分布式事务支持不友好

• 从根本上解决了数据库中间件扩展性问题







02 云存储元数据底座的技术选型









元数据底座设计目标





支撑万亿级纪录存储

性能

百万QPS,毫秒级延迟

运维

数据均衡,扩缩容简单

数据库特性

事务、索引、备份、 CDC









元数据底座技术选型



调研

技术流派	适应场景	
Spanner	面向通用OLTP场景	
Calvin	面向确定性事务OLTP场景	
FoundationDB	面向对延迟要求不高的OLTP场景	

结论

自主研发:打造一个类Spanner架构的NoSQL with ACID的系统









03 TafDB关键设计和实践









TafDB系统架构



对象存储BOS 分布式文件系统CFS 分布式文件系统AFS OLAP数据库PALO 业务 接口 **PROXY** 在线系统 离线系统 高优CELL 低优CELL STORE STORE STORE STORE 备份 恢复 Raft Leader Learner 服务 Groups 分布式 调度服务 事务 Follower Follower K-V CDC 可插拔 可插拔 可插拔 可插拔 时钟服务 Processor 引擎 引擎 引擎 引擎 BE BE BE BE



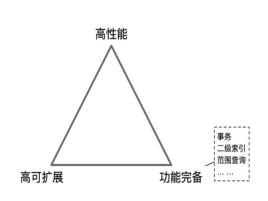




TafDB工程挑战



挑战



挑战1: 如何在保证元数据ACID 操作的同时,避免2PC事务的高额开销? -- 解决事务、索引功能和系统性能的矛盾

挑战2: 如何在大量删除场景保证LSM-Tree范围操作的性能?

-- 解决连续删除+范围查询和性能的矛盾

挑战3: 如何消除数据流程的单点,提供极致的扩展性和可用性?

-- 解决事务功能和高可扩展性&可用性的矛盾







TafDB工程挑战 - 整体解决思路



挑战

解决思路

挑战1: 如何在保证元数据ACID操作的同时避免2PC事务的高额开销?

-- 解决事务、索引功能和系统性能的矛盾



消除系统中不必要的跨分片事务:

- ① 异步索引
- ② 自定义分裂策略

挑战2: 如何保证LSM-Tree范围操作的性能?

-- 解决Ism-tree连续删除 + 范围查询和性能的矛盾



① Scale out: 打散删除到多台机器

② Scale up: 提升单机墓碑消除速度, 在确定性时间内消除墓碑

挑战3: 如何消除数据流程的单点来提供极致的扩展性和可用性?

-- 解决事务、索引功能和系统性能的矛盾



① 设计分布式时钟方案



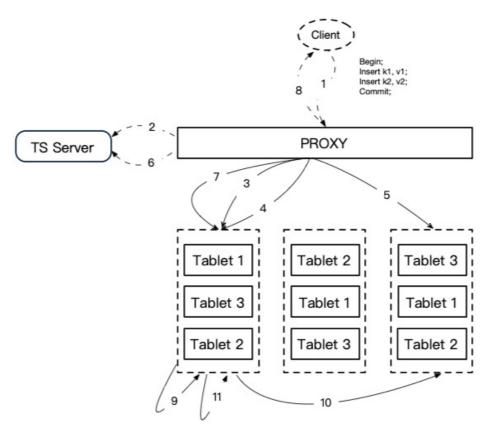








背景: 跨分片事务性能开销极大



• 未经优化的2PC模型会带来N倍的写放大

跨2个分片事务的写放大次数			
写Raft log次数	写rocksdb次数		
7	7		

—→ 涉及IO操作

----**▶** 不涉及IO操作

2PC事务流程



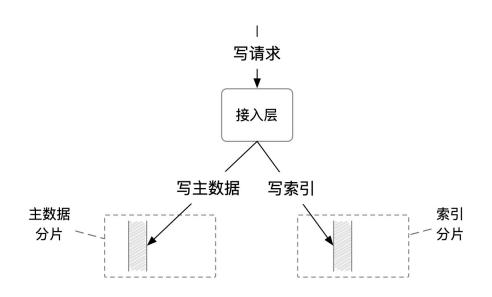






痛点: 元数据场景可能触发大量跨分片事务

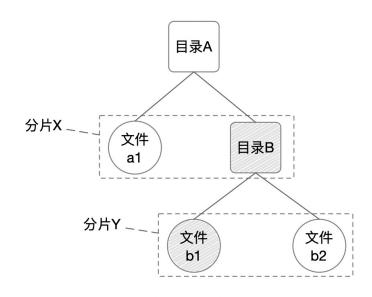
平坦Namespace场景



全局二级索引:

- 主键数据和索引数据在不同的分片上
- 依赖分布式事务保证主键和索引写入的原子性

层级Namespace场景



目录树操作:

- 要修改的节点通常在不同分片上
- 依赖分布式事务保证跨分片操作的原子性



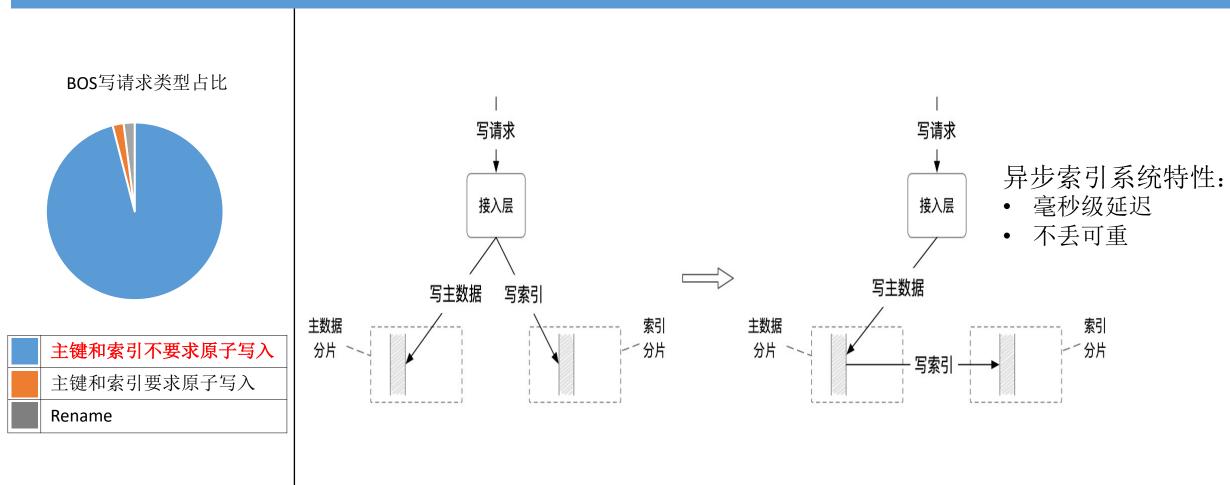








针对平坦Namespace解决方案: 支持异步二级索引





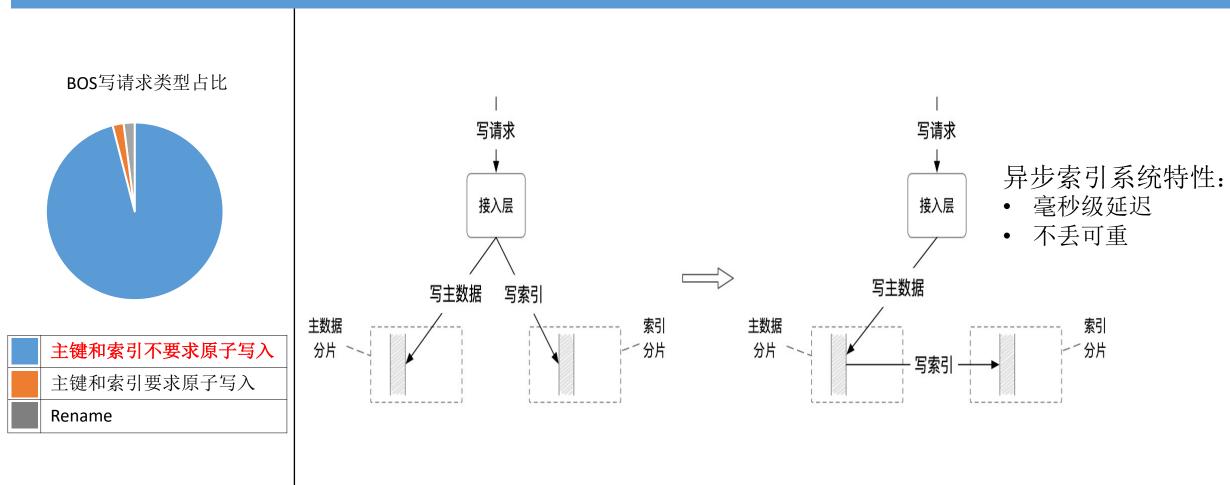








针对平坦Namespace解决方案: 支持异步二级索引







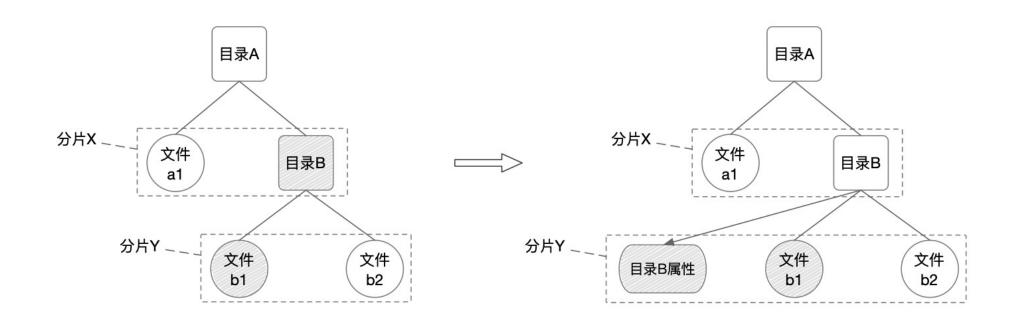






针对层级Namespace解决方案: 支持自定义分裂策略

- 关键设计:
 - 支持自定义分裂策略: 同目录下的所有子节点控制在同一个数据分片
 - 一 单分片事务优化:业务系统调整表结构,控制大部分操作要更改的节点都在同层目录







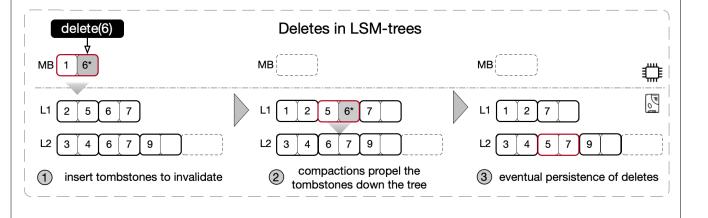


挑战2:如何在大量删除场景保证LSM-Tree范围查询的性能?

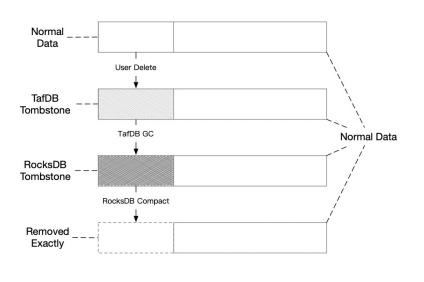


背景

- LSM-Tree对大量删除后的范围操作不友好
 - ① Rocksdb Tombstone存在时长无法控制
 - ② 如范围扫描的区间存在大量墓碑会导致扫描性能低下



- TafDB<mark>两层墓碑</mark>机制进一步加剧了此问题
 - ① 为实现MVCC,TafDB在删除时使用墓碑机制
 - ② 全量MVCC GC的方式导致TafDB tombstone存在时长无法控制







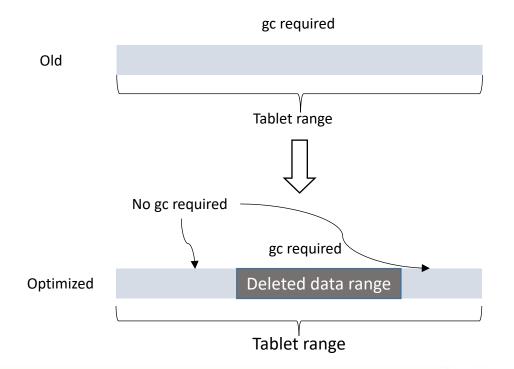


挑战2:如何在大量删除场景保证LSM-Tree范围查询的性能?

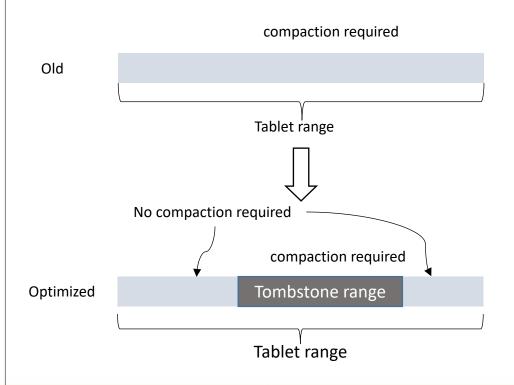


解决方案: 在确定性时间内消除两层墓碑

- 支持多层级的MVCC GC机制:
 - ① FastGC: 优先级感知的MVCC GC机制,对存在大量删除的range进行精确的GC
 - ② FullGC: 周期性全量MVCC GC



- · Compaction精细化调度:
 - ① 精确感知删除Range,针对这一段Range触发 compact_range







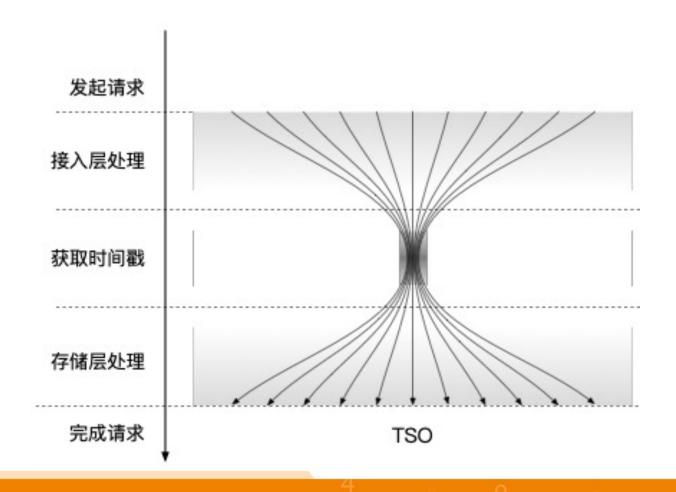




挑战3:如何消除数据流程的单点,提供极致的扩展性和可用性?



痛点:全局时间戳服务器是TafDB扩展性和可用性的瓶颈











挑战3:如何消除数据流程的单点,提供极致的扩展性和可用性?



业界分布式数据库时钟方案					
方案	系统	优点	缺点		
全局时间戳服务器	TafDB当前	实现简洁	时钟服务成为性能和可用性瓶颈		
HLC	CockroachDB	无中心化的性能和可用性瓶颈	• 时钟和DB逻辑耦合 • 调试复杂度高		

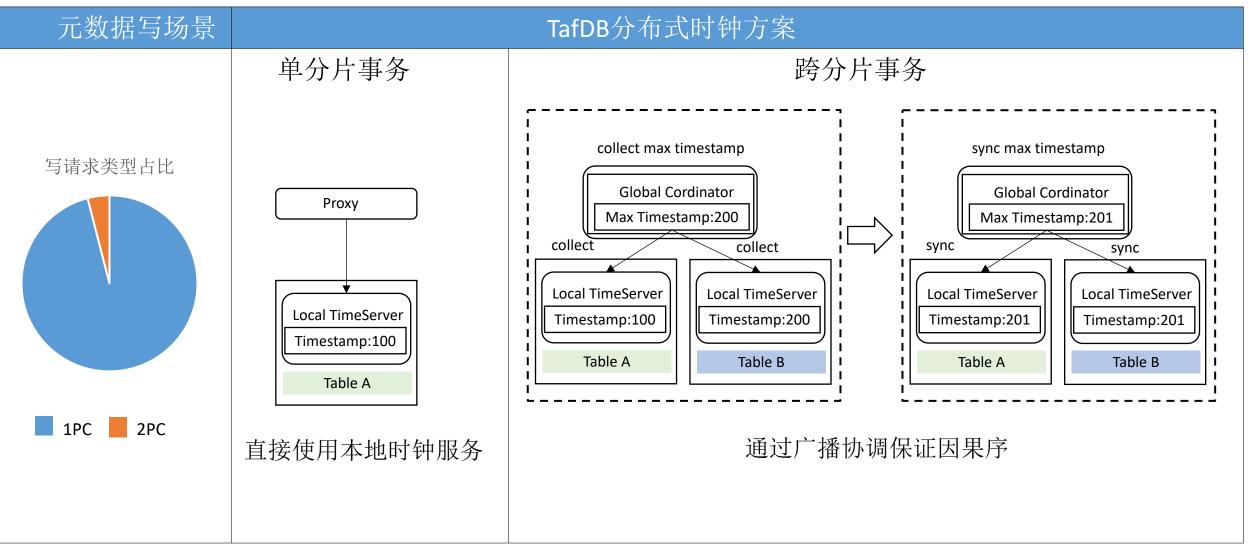






挑战3:如何消除数据流程的单点,提供极致的扩展性和可用性?













04 TafDB应用效果









系统定位: 百度沧海.存储统一元数据底座









TafDB应用效果



业务	上线效果		
	• 扩展性提升: 单 Bucket 容量从 百亿级别提升到万亿级别		
对象存储 	• 性能提升: 小文件延迟降低42%		
\ \ \ \ \ \ \ \ \ \ \ \ \ \ \ \ \ \ \	• 扩展性提升: 单集群容量从十亿级别提升到万亿级		
文件系统 	• 性能提升:写延迟2ms,读延迟百us级		









05 后续规划









后续规划



目标:打造业界领先的元数据存储底座

更高性能 - 面向元数据场景设计最优的读写路径 更稳定-打造零运维的存储系统 更易用 - 提供更丰富的"Layer": NamespaceLayer、EtcdLayer

















