

腾讯云原生自研数据库 内核深度优化最佳实践

李昕龙 腾讯云数据库高级工程师

Hadoop











目录



产品架构介绍

用户场景实践

系统关键优化

产品未来演进





TDSQL-C架构介绍

产品的背景和架构主要特性



产品背景



	存储容量	可靠性	可用性	可扩展性
传统架构问题	1、磁盘容量有限 2、扩容对业务影响大 3、分库分表对业务影响大,分布 式事务问题多	1、普通复制 (binlog) 可能丢失数据 (RPO>0) 2、同步复制性能差	1、HA、恢复速度慢(RTO分钟级) 2、副本时延大(分钟级-小时级)	1、水平扩展需要完整数据库副本, 产生大量IO 2、只读副本部署速度慢(分钟级-小时级)
用户需求	1、大于100T容量 2、快速、透明扩容	1、不能丢失数据(RPO=0) 2、多副本容灾	1、快速HA、恢复(RTO秒级)、 回档 2、更小的副本时延(毫秒级)	1、秒级副本扩展
技术方案	1、云存储:理论无上限,多副本可靠性,持续备份,归档等		1、数据分片:并行恢复和回档 2、物理复制:页面粒度并行复制	1、共享存储:减少大量冗余IO









架构特性



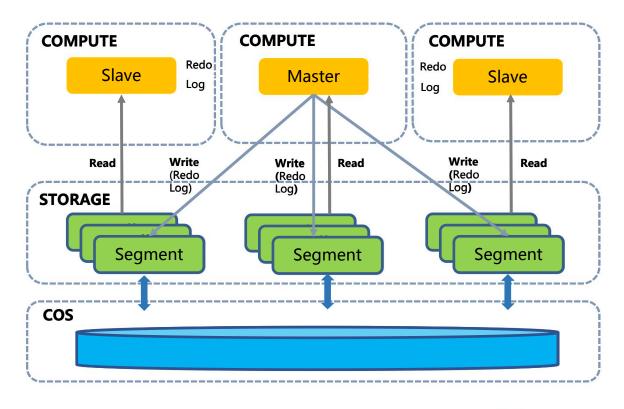


海量存储自动扩容



96C 768GiB







100%兼容MySQL



秒级 扩展15个只读节点



毫秒级 只读延时







Serverless

秒级 故障切换

秒级 快照备份





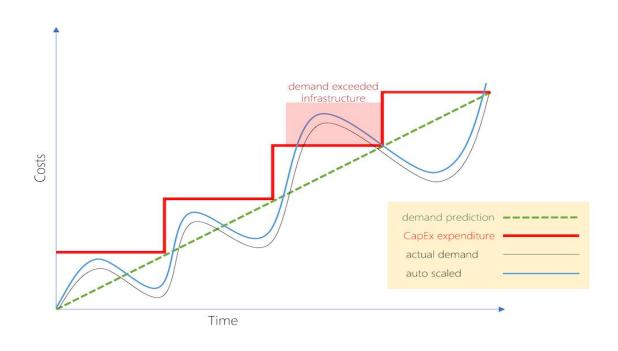
用户场景实践

典型客户场景分析



Serverless





•

- 开发测试场景,低频使用数据库
- IoT, 边缘计算, SaaS平台, 负载变化频繁

特性

场景

智能极致弹性:极速启停,根据负载启停实例

按需计费: 按实际使用的计算和存储量计费,不用不付费;按秒计量,按小时结算



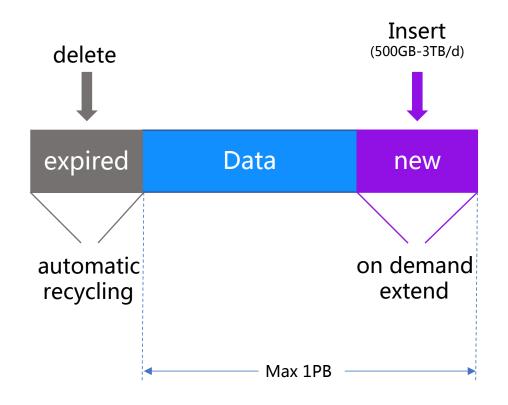






弹性容量





场景

- 新数据产生速度非常快,对单库容量要求高
- 开发测试场景,数据生命周期短
- 历史数据存储,用户关注空间扩缩容成本

特性

按需扩容:存储根据操作页面按需扩容,无需提前扩展空间

自动回收:空闲空间自动回收,按实际使用容量计费



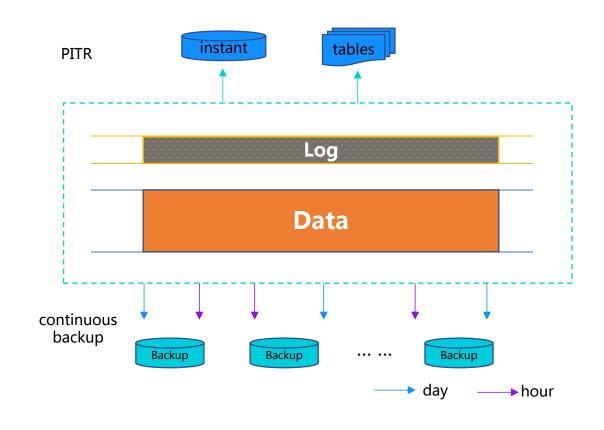






备份回档





场景

- •金融行业相关场景,对备份的时效和速度有较高的要求
- •游戏业务,频繁回档数据,对备份回档速度要求高
- •用户可能存在的误操作,对快速回档要求高

特性

持续备份:存储分片根据备份点进行独立备份,同时做到备份全局一致性备份

并行回档:每个分片并行回档数据全量/增量备份,并行回放日志

PITR:库表快速回档到任意时间点









系统关键优化

支撑相关场景的特性优化



极速启停



优化

- •BP并行初始化
- •独立BP
- •事务系统并行初始化
- •表锁恢复优化
- •并行恢复
- •快速停机





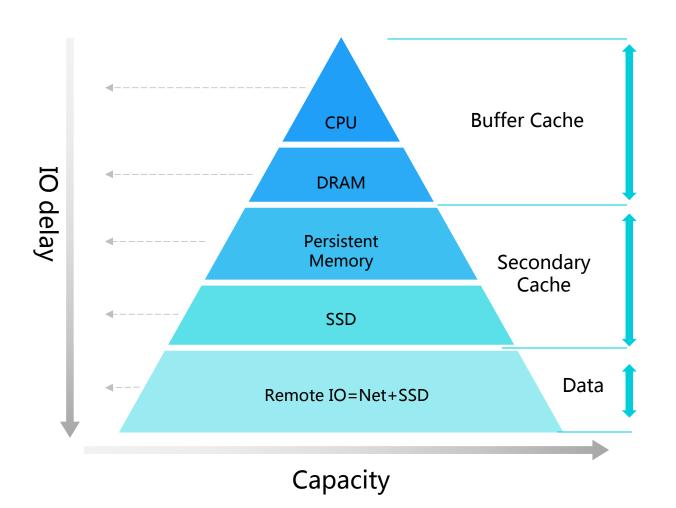






二级缓存





二级缓存:针对普遍存在的IO Bound场景,在计算层引入独立于Buffer Pool的二级缓存,利用非易失存储等新硬件的能力对BP进行扩容,缓存热数据,提供快速高效的热数据访问能力

优化效果:随着数据量的增大,性能平均提 升100%以上

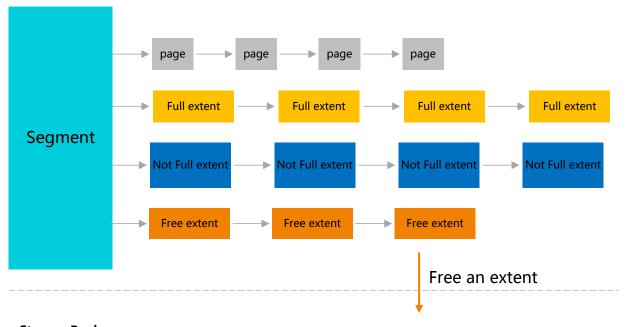






极致伸缩





卸载空间扩展,日志驱动按需扩展

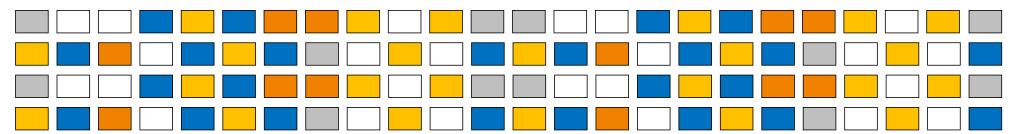
段管理以1M的extent为最小单位

存储池物理分配单元为1M

段空闲链表中extent定期触发自动回收

提供真正意义上的按需计费能力











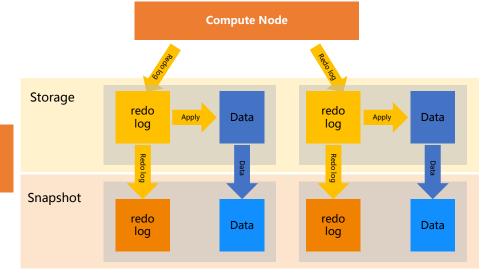




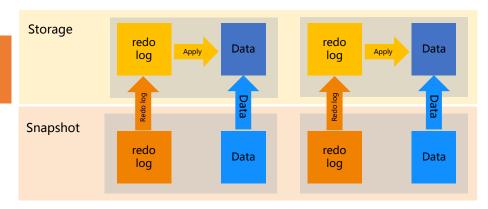
极速备份回档



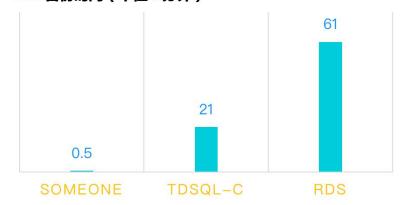
自治 备份



并行 回档



1TB 备份时间 (单位:分钟)



1TB 回档恢复时间(单位:分钟)



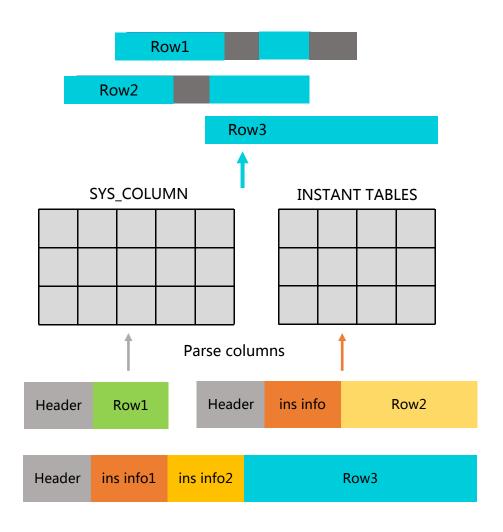






Instant DDL





Instant DDL (O1)

- ₤₤₤
- ҈⁰修改列类型
- ҈Ш除列

并行rebuild (提升200%)

- **①并行扫描**
- **①并行导入**







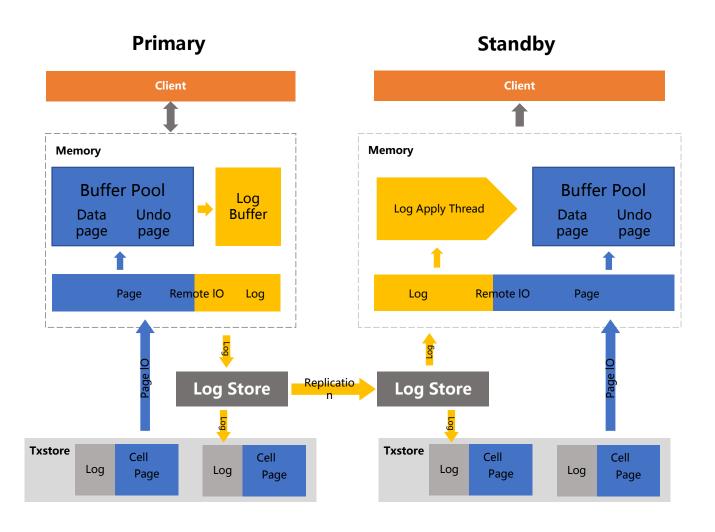
产品未来演进

用户为本,深度探索和优化



Global database





极致性能:Log store提升日志响应速 度和整体吞吐量,提供极致的写性能

跨region读:提供可用性更高的、 跨region的只读服务

金融级可靠性:跨region灾备,打造超高级别的数据可靠

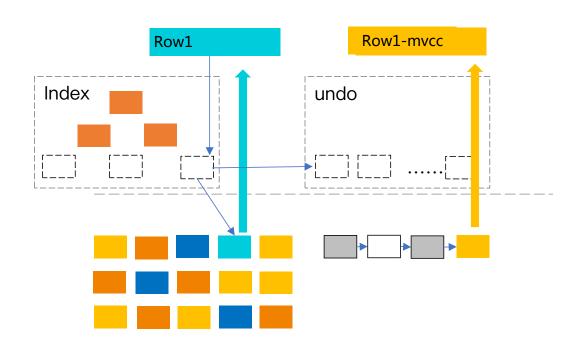






计算下推





叶子结点读下推:将叶内扫描计算下推倒到存储完成, 计算节点获得业内扫描结果

undo页面读下推:对于数据的历史版本扫描下推到存储层完成, 内存不读取页面,仅获取中间结果和最终结果

写下推:特定页面的修改直接在存储层进行



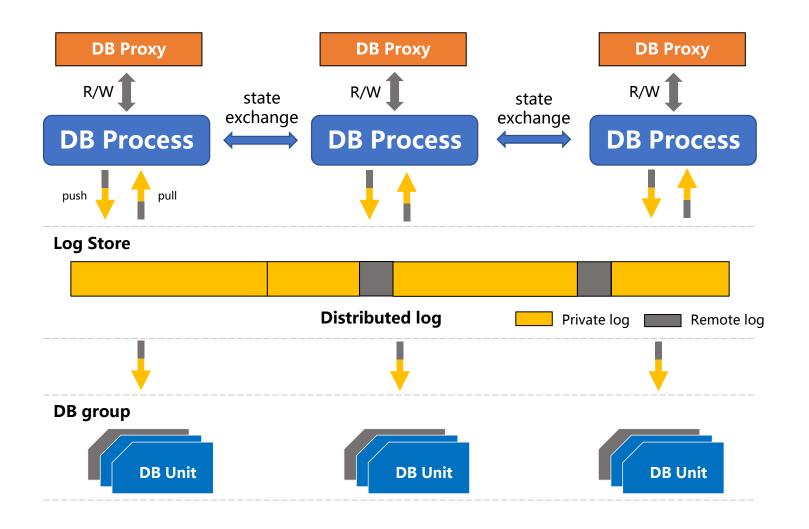






多写架构





①数据集分区

△○多节点读写

①日志传输

企全局事务









扫码关注

"腾讯云数据库"

体验移动端运维数据库

获取更多资讯









