

DICC

第十一届中国数据库技术大会

DATABASE TECHNOLOGY CONFERENCE CHINA 2020

架构革新 高效可控









北京国际会议中心 | (0 2020/12/21-12/23





深入 OceanBase 企业级数据库的分布式事务引擎

韩富晟(颜然)

北京奥星贝斯科技有限公司资深技术专家







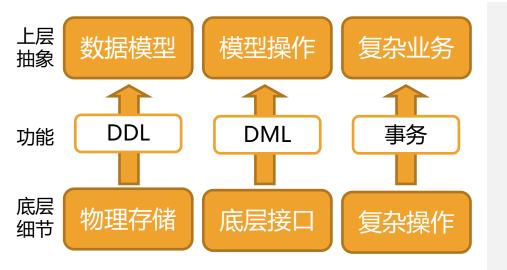


什么是事务?









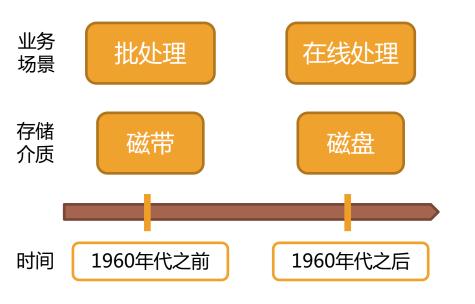
- 数据库管理系统的最大价值是通过抽象简 化业务构建
- ▶ 用数据模型抽象表达硬盘上存储的裸数据
 - > 层次、网络、关系、对象
- ➤ 用模型上的操作抽象表达存储设备的 IO 操作
 - Create Read Update Delete
- ▶ 用事务模型抽象表达业务逻辑











- ▶ 1965年 Sabre系统上线
- 数据库管理系统作为更多"关键业务"的底座应用在方方面面
- 数据库管理系统作为一个独立的系统 在60年代末被广泛接受





事务处理系统与数据库管理系统



事务型中间件

数据库管理系统

操作系统

事务处理系统面向业务,解决实际业务的问题

> 保证最终的业务操作具有事务特性

事务处理系统 Transaction Processing System





事务处理系统与数据库管理系统



- 数据库管理系统的面向抽象后的数据模型,抽象程度更高
- ▶ 事务特性面向数据模型上的操作

数据模型访问层

事务引擎

存储引擎

数据库管理系统 DataBase Management System







事务抽象的是什么?



Atomicity

Durability

Isolation

Consistency

故障恢复 Failure Recovery

- ➤ 持久性 (Durability) 为什么难?
- 为计算机编制好面对一切情况的手册

并发控制 Concurrency Control

- 从批处理到在线服务的最大变化
- 计算机资源利用率最大化是复杂性的来源







故障恢复



- > 日常生活中故障也经常发生
 - > 考试时写字的笔没水了
 - ▶ 超市付款时手机没电了
 - **>**
- > 人可以轻松应对这些问题
- 计算机需要编制好程序告诉它该怎么做。需要为它编制好面对一切情况的手册
- 实际系统中有两个得以广泛运用的 方法:
 - Redo Logging
 - Shadow Paging

Redo Logging:

Shadow Paging:









并发控制

- > 所有程序都会面对的挑战
- 并发控制的目的是保证正确性的 同时让计算机资源利用率最大化
- > 资源利用效率由低到高:
 - > 互斥锁
 - ▶ 读写锁
 - > 细粒度锁
 - ▶ 写时拷贝

```
struct {
                              struct {
lock
      int a:
                         rwlock int a;
      int b;
                               int b:
      int c:
                               int c;
                                读写锁
       互斥锁
      struct {
                                   struct {
                      struct {
rwlock
       int a:
                                    int a;
                       int a;
       int b;
                                    int b;
rwlock
                        int b;
       int c;
                                    int c:
                       int c;
rwlock
                                     for read
                               写时拷贝
      细粒度锁
```





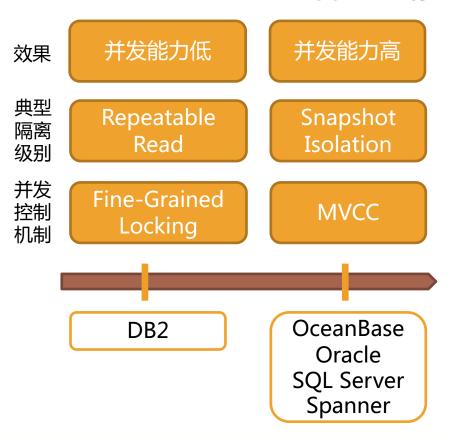




并发控制

OCEANBASE

- 并发控制机制:从基于锁的机制到多版本并发控制机制
- > 多版本并发控制机制
 - > 最好的并发能力
 - > 读取操作不影响写入
 - 更适合并发越来越大的分布式数据库
- 大量的数据库系统都采用多版本 并发控制机制









并发控制



Snapshot: Read View

No Commit Version

Snapshot: Read Version

Have Commit Version

Read View:

! ID>95

- ➤ Read View: 记录快照点所有活跃事务列表
 - 取快照点非常耗时,不具备扩展性
- ➤ Read Version: 快照版本号
 - > 快照点是一个值,支持高并发获取

Read Version:

Version=200

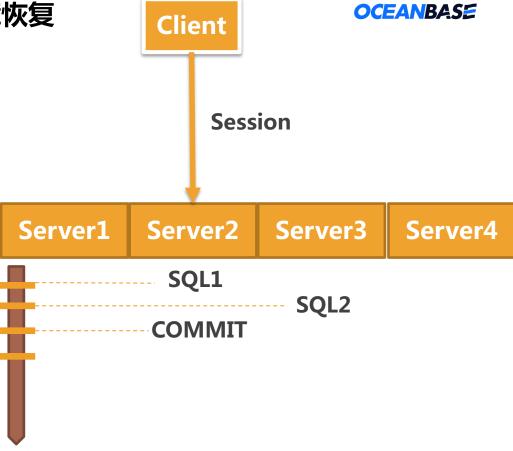






分布式环境下的故障恢复

- > 分布式环境下的故障恢复
 - 同时修改多台机器的数据,原子性的保证更挑战
- > 自动的分布式提交
 - 系统内部自动记录数据修 改发生的位置
 - 事务提交时自动选择走一 阶段提交还是两阶段提交
 - > 保证跨机事务的原子性
 - ▶ 低延迟















分布式环境下的并发控制



- > 分布式环境下的并发控制
 - > 要协调多台机器的不同操作
 - 跨越多台机器的读取要有一 致性的快照
- ▶ 高可用GTS服务
 - > 多副本高可用
 - ▶ 性能强
 - > 高效的聚合能力
 - ➤ 支撑TPC-C测试每分钟15亿 事务

Global Timestamp Service

Server1 Server2 Server3 Server4

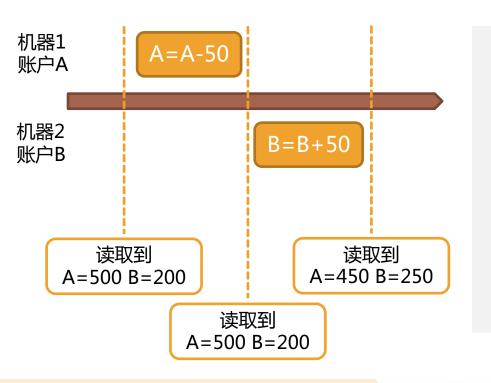






分布式环境下的并发控制





- 高效的未提交数据存储能力
 - 事务执行过程中产生的修改都以未 提交数据存储在系统中
 - 读取根据快照版本选择系统中的历 史数据
 - > 不会见到正在修改的数据
 - > 只会见到版本一致的数据





OceanBase事务特性



➤ INSERT INTO RES

SELECT C1, C2, C3, C4

FROM A, B

WHERE A.NO = B.NO

AND B.TYPE != 'XX'

不限制事务大小

批量写入保证原子性

> UPDATE A
SET STATUS = 1
WHERE A.EV_DATE
BETWEEN
TO_DATE('2008-JUN-01', 'YYYY-MON-DD')
AND
TO DATE('2008-JUL-01', 'YYYY-MON-DD')

修改与读取隔离

提交瞬间生效







- > ACID
- Savepoint/Nested Transaction
- > XA









- > OceanBase 是原生分布式数据库,利用分布式集群给用户提 供可扩展和高可用的数据库系统服务
- > OceanBase 给用户透明的体验,像使用单机数据库一样使用 分布式数据库,没有分库分表的烦恼,支持完整的事务功能









OceanBase 微信公众号



OceanBase 官网





