

LOCK 锁

LATCH

管理对共享资源的并发访问

事务

线程

数据库内容

内存数据结构

持续时间

整个事务过程

临界资源

模式

行锁、表锁、意向锁

读写锁、互斥量

死锁

通过 wait-for graph 、 time out 等 机制进行死锁检测与处理

无死锁检测与处理机制。仅通过应用程序 加锁的顺序 lock leveling 保证无死锁

存在于

Lock Manager 的哈希表

每个数据结构的对象中

















Latch 轻量级闩锁,锁定时间必须非常短。若持续时间长则性能会差。目的是为了保证并发线程操作临界资源的正确性,并且没有死锁检测机制。 Lock 我们一般说的锁,使用对象为事务,锁定对象为数据库中的对象,例如表、页、行。一般 lock 的对象仅在 commit 或 rollback 后进行释放。有 死锁机制。

共享锁 S:允许事务读

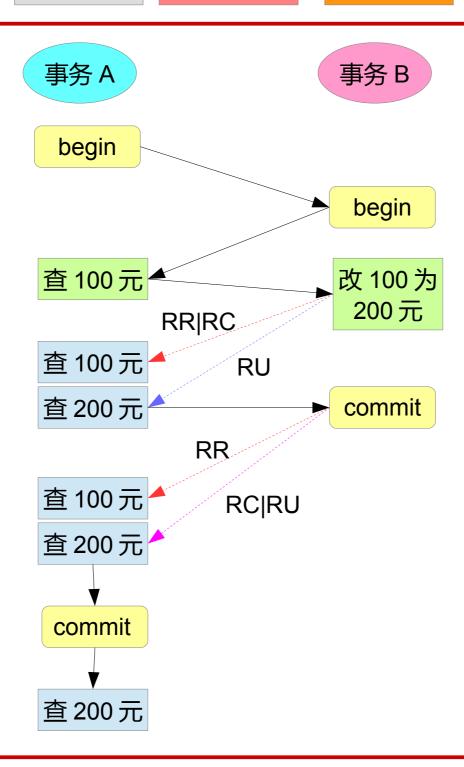
排他锁 X:允许事务写(update 或 delete)

查看 innodb 存储引擎中的 latch :

> show engine innodb mutex;

查看 innodb 存储引擎中的 lock:

- > show engine innodb status;
- > select * from information_schema.innodb_trx;
- > select * from information_schema.innodb_locks; > select * from information_schema.innodb_lock_warits;



InnoDB 默认是可重复读的(REPEATABLE READ) , MVCC 多版本并发控制,实现一致性地非锁定读操作。

- 1. 命令行用— transaction-isolation 选项
- 2. 配置文件,为所有连接设置默认隔离级别。

transaction-isolation = {READ-UNCOMMITTED | READ-COMMITTED

| REPEATABLE-READ | SERIALIZABLE}

3. 用户可以用 SET TRANSACTION 语句改变单个会话或者所有新连接的隔离级别。

SET [SESSION | GLOBAL] TRANSACTION ISOLATION LEVEL {READ UNCOMMITTED | READ COMMITTED

| REPEATABLE READ | SERIALIZABLE |

4. 查询全局和会话事务隔离级别:

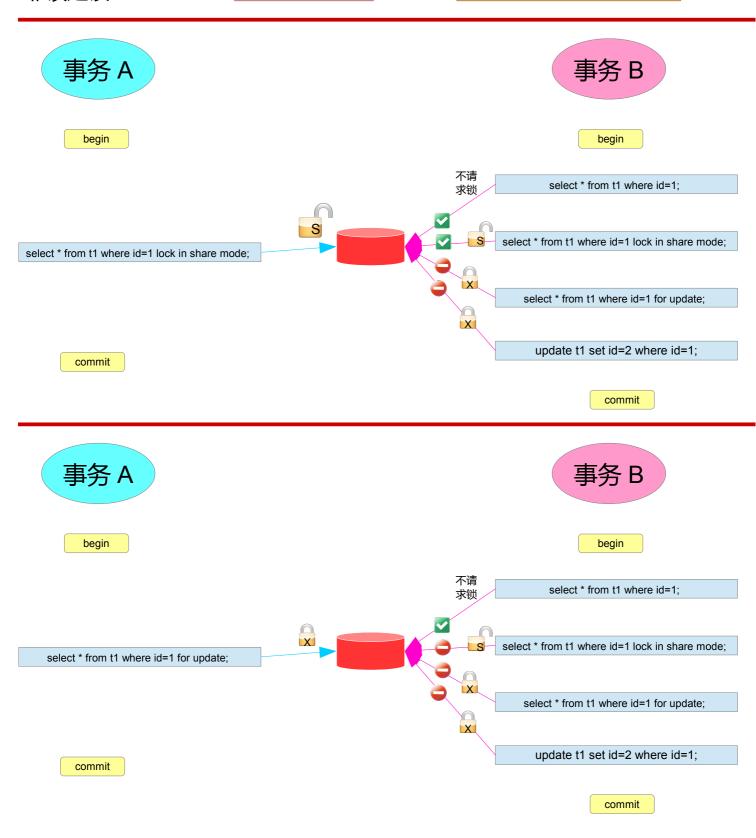
SELECT @@global.tx_isolation;

SELECT @@tx_isolation;

锁定读 非锁定读

一致性锁定读

一致性非锁定读



InnoDB 默认是可重复读的(REPEATABLE READ), MVCC 多版本并发控制,实现一致性地非锁定读操作。

InnoDB 存储引擎的 select 操作使用一致性非锁定读;也就是说, select 操作不会去请求共享锁 S ; 如何显示地使用一致性锁定读呢?

第一种方法 , 显式地加共享锁 S : select * from t1 where id=1 lock on share mode;

第二种方法,显式地加排他锁X: select * from t1 where id=1 for update;