事务的四种隔离级别详解



1.事务的隔离级别

数据库事务的隔离级别有4种,由低到高分别为Read Uncommited、Read Commited、Repeatable Read、Serializable 。并发数据访问时可能会出现以 下问题, 3类数据读取问题 (脏读、不可重复读、幻读) 和2类数据更新问题 (第1类丢失更新和第2类丢失更新)。

- Read Uncommited, 读未提交,即一个事务可以读取另一个未提交事务的 数据;并发操作会导致脏读
- Read Commited, 读操作,即一个事务要等到另一个事务提交后才能读取 数据;解决脏读问题;并发操作会导致不可重复读
- Repeatable Read, 重复读,即开始读取数据(事务开启)时,不再允许修 改操作;解决不可重复读问题;并发操作会导致幻读(对应insert操作)
- Serializable,序列化,最高的事务隔离级别,该级别下,事务串行化顺序 执行;避免脏读、不可重复读与幻读;但是该级别效率低下,比较消耗数 据库性能,一般不用。

	脏读	不可重复读	幻读	第1类 丢失更 新	第2类 丢失更 新	备注
Read Uncommited	1	√	√	×	V	
Read Commited	×	√	√	×	V	读取事务要等到这个 更新操作事务提交后 才能读取数据,可以 解决脏读问题。 (大多数数据库默认 的隔离级别,比如 Oracle 、Sql Server)
Repeatable Read	×	×	V	x	×	开始读取数据(事务 开始)时,不允许修 改操作(即update 操作)。 MySQL的默认隔离 级别
Serializable	×	×	×	×	×	以上并发问题都不存在,但是效率低下,一般不用
		对应的 是Up date操 作	对应 insert 操作			

2.并发问题



对象不同分为表级锁和行级锁;按并发事务锁定关系分为共享锁和独占锁。直 接使用锁非常麻烦,为此数据库为用户提供了自动锁机制,用户指定会话的事 **务隔离级别**,数据库就会通过分析SQL语句然后为事务访问的资源加上合适的 锁,此外,数据库还会维护这些锁通过各种手段提高系统的性能,这些对用户 来讲都是透明的。

• 脏读: 一个事务读取另一个未提交的数据。

时间	特账事务 A	取款事务B
T1		开始事务
T2	开始事务	
T3		查询账户余额为1000元
T4		取出 500 元余额修改为 500 元
T5	查询账户余额为500元(脏读)	
T6		撤销事务余额恢复为1000元
T7	汇入100元把余额修改为600元	
T8	提交事务	

• 不可重复读: 一个事务范围内两个相同的查询却返回了不同数据。

时间	转账事务 A	取款事务B
T1		开始事务
T2	开始事务	
T3		查询账户余额为1000元
T4	查询账户余额为1000元	
T5		取出 100 元修改余额为 900 元
T6		提交事务
T7	查询账户余额为900元(不可重复读)	

• 幻读: 一个事务范围内两个相同的查询却返回了不同数据。对应的是插入 操作。

时间	统计金额事务A	转账事务B
T1		开始事务
T2	开始事务	
Т3	统计总存款为 10000 元	
T4		新增一个存款账户存入 100 元
T5		提交事务
T6	再次统计总存款为10100元(幻读)	

• 第1类丢失更新: 两个事务均进行更新操作, 相互影响, 某一事务撤销影响 最终结果的准确性。

时间	取款事务 A	转账事务 B
T1	开始事务	
T2		开始事务
T3	查询账户余额为1000元	
T4		查询账户余额为1000元
T5		汇入100元修改余额为1100元
T6		提交事务
T7	取出100元将余额修改为900元	
T8	撤销事务	
T9	余额恢复为1000元(丢失更新)	

• 第2类丢失更新: 事务A覆盖事务B已经提交的数据, 造成事务B所做的操作 丢失。为了避免此问题,可以使用Repeatable Read隔离级别,或者查询和 更新操作用where、set price=price+10等类型语句。

时间	转账事务 A	取款事务B
T1		开始事务
T2	开始事务	
T3		查询账户余额为1000元
T4	查询账户余额为1000元	
T5		取出 100 元将余额修改为 900 元
T6		提交事务
T7	汇入 100 元将余额修改为 1100 元	
T8	提交事务	
T9	查询账户余额为1100元(丢失更新)	