《数据库系统实验》

实验报告

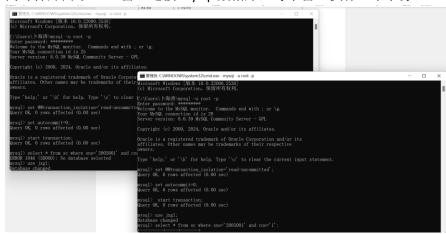
题目	实验十二		
姓名	卜海涛		
学号	22336016		
班级	22 级计算机科学与技术(人工智能与大数据)		

一. 实验环境:

操作系统: Windows64 位 图形界面: MySQL Workbench

二. 实验内容与完成情况:

1. 同时打开两个 cmd 窗口连接 mysql 数据库,每个窗口执行一个事务



2. 复现表 12-5

执行事务1

代码:

```
set @@transaction_isolation='read-uncommitted';
set autocommit=0;
start transaction;
use jxgl;
select * from sc where sno='2005001' and cno='1';
```

执行事务 2

代码:

```
set @@transaction_isolation='read-uncommitted';
set autocommit=0;
start transaction;
use jxgl;
select * from sc where sno='2005001' and cno='1';
```

结果:

执行事务1

代码:

```
update sc set grade=grade+5 where sno='2005001' and cno='1'; select * from sc where sno='2005001' and cno='1';
```

此时 sc 表在事务 1 中被更新,但是还未提交到数据库

执行事务 2

代码:

```
select * from sc where sno='2005001' and cno='1';
```

结果:

事务2读取了事务1还未提交的更新结果

由于两个事务采用的隔离级别为 read-uncommitted (未提交读), 当一个事务的更新结果还未提交时,另一个事务仍然能够从缓存中读到其更新的结果,从而产生了脏读,这违反了数据库的隔离性

执行事务1

代码:

rollback;

结果:

```
mysql> rollback;
Query OK, O rows affected (0.01 sec)
```

执行事务 2

代码:

```
select * from sc where sno='2005001' and cno='1';
commit;
```

同理,由于事务 1 的隔离级别为 read-uncommited,因此事务 2 能读到其 rollback 后的数据

3. 复现表 12-6

执行事务1

代码:

```
set @@transaction_isolation='read-uncommitted';
set autocommit=0;
start transaction;
use jxgl;
select * from sc where sno='2005001' and cno='1' for update;
```

结果:

事务 1 通过 for update 设置了排他锁,上锁之后事务 2 既不可读也不可写,需要等待事务 1 释放锁才能继续执行

执行事务 2

代码:

```
set @@transaction_isolation='read-uncommitted';
set autocommit=0;
start transaction;
use jxgl;
select * from sc where sno='2005001' and cno='1' lock in share mode;
```

结果:

```
mysql> set @@transaction_isolation='read-uncommitted';
Query OK, 0 rows affected (0.00 sec)

mysql> set autocommit=0;
Query OK, 0 rows affected (0.00 sec)

mysql> start transaction;
Query OK, 0 rows affected (0.00 sec)

mysql> use jxgl;
Database changed
mysql> select * from sc where sno='2005001' and cno='1' lock in share mode;
ERROR 1205 (HY000): Lock wait timeout exceeded; try restarting transaction
```

由于事务 1 使用了排他锁,事务 2 需等待事务 1 释放锁后才能执行查询操作,而事务 2 在查询时使用了共享锁,即在查询过程中不允许其他事务的写操作,共享锁在等待一段时间后未获取结果就报错

执行事务1

代码:

```
update sc set grade=grade+5 where sno='2005001' and cno='1'; select * from sc where sno='2005001' and cno='1'; rollback;
```

结果:

执行事务 2

代码:

```
select * from sc where sno='2005001' and cno='1' lock in share mode; commit;
```

+ sno	+ cno	+ grade	+
2005001	1	87	
1 row in se	et (4.	38 sec)	T
mysql> sel	ect * :	from sc	where sno='2005001' and cno='1' lock in share mode
sno	cno	grade	
2005001	1	87	
l row in se	et (0.0	00 sec)	
mysql> com Query OK, (affecte	d (0.00 sec)

事务 1 回滚之后排他锁才被释放,事务 2 获得锁后继续执行未完成的查询操作,这样事务 2 就不会读到事务 1 修改但还未提交的数据,避免了脏读的发生