中山大学数据科学与计算机学院本科生实验报告

(2020学年秋季学期)

课程名称:数据库系统 任课教师:刘玉葆

年级&班级	18级 计科一班	专业(方向)	计科 (大数据与人工智能方向)
学号	18340014	姓名	陈嘉宁
电话	18475934419	Email	<u>734311072@qq.com</u>
开始日期	2020/12/25	完成日期	2020/12/25

一、实验题目

事务并发的隔离级别

二、实验目的

1. 理解事务并发中不一致的问题,以及通过设置隔离级别解决不一致问题。

三、实验内容

- 1. 事务并发不一致问题:
 - 。 读"脏"数据: 一个事务T2读取另一个事务T1尚未提交的数据引起。
 - 不可重复读: 事务T1读取数据a后, 事务T2对数据a进行更新, 事务T1再次读取, 无法读取前一次的结果。
 - 。 幻象读: 事务T1两次查询过程中, 事务T2对数据进行插入或删除, 导致事务T1两次查询的记录数不一致。
- 2. 事务隔离级别:
 - 。 READ UNCOMMITTED(未提交读,读脏)
 - 。 READ COMMITTED(已提交读,不读脏,但允许不重复读,SOL默认级别)
 - 。 REPEATABLE READ(可重复读,禁止读脏和不重复读,但允许幻象读)
 - o SERIALIZABLE(可串行化,最高级别,事务不能并发,只能串行)

四、实验过程

1. 设置"未提交读"隔离级别(READ UNCOMMITTED),在students表上演示读"脏"数据:

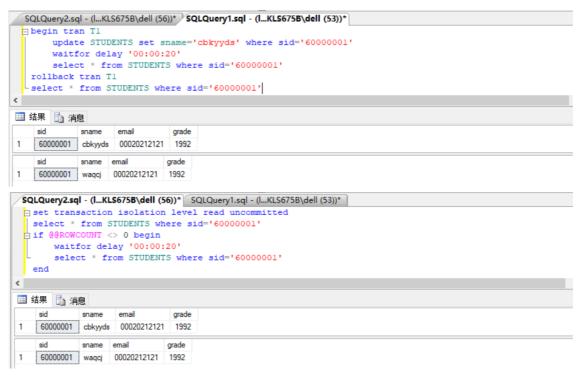
首先在一个查询框中输入事务T1的代码,在其中进行更新和回滚:

```
1 -- S1
2 begin tran T1
3     update STUDENTS set sname='cbkyyds' where sid='60000001'
4     waitfor delay '00:00:20'
5     select * from STUDENTS where sid='60000001'
6 rollback tran T1
7 select * from STUDENTS where sid='60000001'
```

接着在另一个查询框中进行与事务T1中相同的查询,隔离级别设置为read uncommitted:

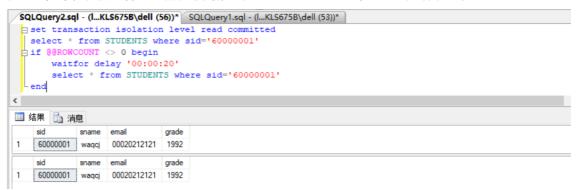
```
1 -- S2
2 set transaction isolation level read uncommitted
3 select * from STUDENTS where sid='60000001'
4 if @@ROWCOUNT <> 0 begin
5 waitfor delay '00:00:20'
6 select * from STUDENTS where sid='60000001'
7 end
```

依次运行上述查询,则在S1中会首先将相应的sname更新为'cbkyyds',之后S1和S2均读取到该更新;在S1进行rollback后,S1和S2又会读取到回滚后的数据。结果如下:



2. 设置"提交读"隔离级别(READ COMMITTED),在students表上演示避免读"脏"数据:

在这一步中,仅需要将S2的隔离级别修改为read committed即可。运行结果如下:



3. 设置"可重复读"隔离级别(REPEATABLE READ),在students表上演示避免读"脏"数据、不可重复读,但不能避免幻象读:

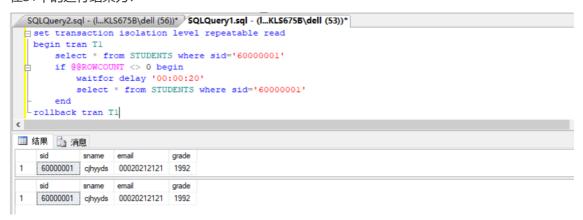
首先在一个查询框中输入事务T1的代码,在其中进行数据的读取,隔离级别设置为repeatable read:

```
1 -- S1
2 set transaction isolation level repeatable read
3 begin tran T1
4    select * from STUDENTS where sid='60000001'
5    if @@ROWCOUNT <> 0 begin
6         waitfor delay '00:00:20'
7         select * from STUDENTS where sid='60000001'
8    end
9 rollback tran T1
```

接着在另一个查询框中进行数据表项的删除:

```
1 -- S2
2 set transaction isolation level read committed
3 begin tran T2
4 delete from STUDENTS where sid='60000001'
5 rollback tran T2
```

在S1中的运行结果为:

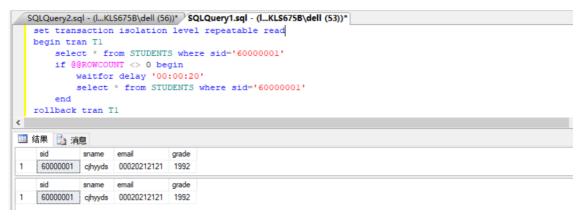


可以发现,读取到了在S2中被删除的数据,即出现了"幻象读"。

将S2的查询语句修改为:

```
1 -- S2
2 set transaction isolation level read committed
3 begin tran T2
4 update STUDENTS set sname='lxdyyds' where sid='60000001'
5 rollback tran T2
```

S1的执行结果变为:



说明repeatable read情况下可以避免不可重复读。

4. 设置 "可串行化"隔离级别(SERIALIZABLE),在students表上演示防止其他用户在事务提交之前更新数据:

首先在一个查询框中输入事务T1的代码,在其中进行数据的读取,隔离级别设置为serializable:

```
1 -- S1
2
   set transaction isolation level serializable
   begin tran T1
3
       select * from STUDENTS where sid='60000001'
4
5
       if @@ROWCOUNT = 0 begin
           waitfor delay '00:00:20'
6
7
           select * from STUDENTS where sid='60000001'
8
       end
   rollback tran T1
```

接着在另一个查询框中进行数据表项的插入:

```
1 -- S2
2 set transaction isolation level read committed
3 begin tran T2
4 insert into STUDENTS values('60000002','czxyyds','czx@163.com',2000)
5 rollback tran T2
```

S1的执行结果为:

五、实验感想

本次实验较为简单且工作量较小,跟随PPT的指导可以较快完成。同时本实验有效地强化了课堂上学习的关于事务隔离级别的知识。