《事务管理》 实验报告



学院: 计算机学院 (国家示范性软件学院)

班级: 2019211308 2019211308 2019211308

姓名: 顾天阳 曾世茂 庞仕泽

学号: 2019211539 2019211532 2019211509

openGauss 事务管理

目录

1.单事务于串行事务	2
1.1 违反 check 约束的 update 操作	2
1.2 事务 commit/rollback 操作	10
2.1.3 修改数据库模式	15
1.4 多条 insert/delete 操作执行比较	20
1.5 保存点 Savepoint 设置与回滚实验	25
1.6 事务内某条语句执行失败对其余语句的影响	26
2.并发事务控制	28
2.1 read committed 隔离级别下的脏读,不可重复读,幻读	28
2.2 repeatable read 隔离级别下的脏读,不可重复读,幻读	38
3.事务锁机制	49
3.1 死锁分析	49
示例 1.隔离级别 read-repeatable 下死锁	49
示例 2.加的互斥锁的粒度	52
4 备份与恢复	56
5.问题及解决	56
问题一:	56
问题二:	57
问题三:	57
问题四:	57

1.单事务于串行事务

1.1 违反 check 约束的 update 操作

在 TD-LTE 网络数据库中,小区/基站工参表 tbCell 中的小区天线高度不能小于 0。在 关系表 tbCell (注意:实验前备份该表,以防实验造成数据丢失)上,用 Alter table add check 添加约束,并在该备份表上完成以下实验内容:

Step1.查询小区/基站工参表的小区天线高度(HEIGHT)小于 20 的 SECTOR_ ID、SECTOR_NAME 和 HEIGHT;

Step2.更新小区/基站工参表将 step1 中的 HEIGHT 设置为当前值减去 15 (注意此时有可能 违反 check 约束)

Step3. 查询小区/基站工参表的小区天线高度(HEIGHT)小于 20 的 SECTOR_ID、SECTOR_NAME 和 HEIGHT;针对以上操作分别进行如下的操作:

(1)将以上操作组织成普通的 SQL 语句,顺序执行。

(2)将以上操作组织成事务执行(以 start transaction;开始,以 end;结束查看数据库,观察两次的执行结果有何异同。

为方便起见,创建 tbcell 表的副本 tbcell_1, tbcell_3 (注意 tbcell_2 先前已被使用并被更改,故作 tbcell_3),并将 tbcell 表的数据导入进去

create table tbcell_1(

CITY varchar(255) DEFAULT NULL,

SECTOR_ID varchar(50)PRIMARY KEY,

SECTOR_NAME varchar(255) NOT NULL,

ENODEBID integer NOT NULL,

ENODEB_NAME varchar(255)NOT NULL,

EARFCN integer NOT NULL,

PCI integer CHECK(PCI between 0 and 503),

PSS integer CHECK(PSS between 0 and 2),

SSS integer CHECK(SSS between 0 and 167),

TAC integer,

VENDOR varchar(255),

LONGITUDE float NOT NULL,

LATITUDE float NOT NULL,

STYLE varchar(255),

AZIMUTH float not NULL,

HEIGHT float,

ELECTTILT float,

MECHTILT float,

TOTLETILT float

```
执行SQL(F8)■ 格式化(F9)協 执行计划(F6)我的SQL ∨
           ENODEBID integer NOT NULL,
       7 ENODEB_NAME varchar(255)NOT NULL,
8 EARFCN integer NOT NULL,
       9 PCl integer CHECK(PCl between 0 and 503),
      10 PSS integer CHECK(PSS between 0 and 2),
11 SSS integer CHECK(SSS between 0 and 167),
12 TAC integer,
      13 VENDOR varchar(255),
      14 LONGITUDE float NOT NULL,
15 LATITUDE float NOT NULL,
      16 STYLE varchar(255),
      17 AZIMUTH float not NULL,
      18 HEIGHT float,
19 ELECTTILT float,
      20 MECHTILT float,
      21 TOTLETILT float check(TOTLETILT = ELECTTILT + MECHTILT) NOT NULL
      22 );
      SQL执行记录 消息
       SSS integer CHECK(SSS between 0 and 167),
        TAC integer,
        VENDOR varchar(255),
       LONGITUDE float NOT NULL,
       LATITUDE float NOT NULL,
STYLE varchar(255),
        AZIMUTH float not NULL,
       HEIGHT float,
       ELECTTILT float,
       MECHTLIT float,
MCHTLIT float,
TOTLETILT float check(TOTLETILT = ELECTTILT + MECHTILT) NOT NULL
      执行成功,耗时: [38ms.]
      CREATE TABLE / PRIMARY KEY will create implicit index "tbcell_1_pkey" for table "tbcell_1"
);
    1 insert into tbcell_1
    2 select *
    3 from tbcell_invariable;
  SQL执行记录 消息
  -----开始执行-----
   【拆分SQL完成】: 将执行SQL语句数量: (1条)
   【执行SQL: (1)】
  insert into tbcell_1
  select *
   from tbcell_invariable;
  执行成功,耗时: [52ms.]
```

克隆 tbcell_3

用 Alter table add check 添加约束 alter table tbcell_1 add constraint tbcell_chk_1 check(HEIGHT>=0); alter table tbcell_3 add constraint tbcell_chk_2 check(HEIGHT>=0); (已添加,此处用 56 代替)



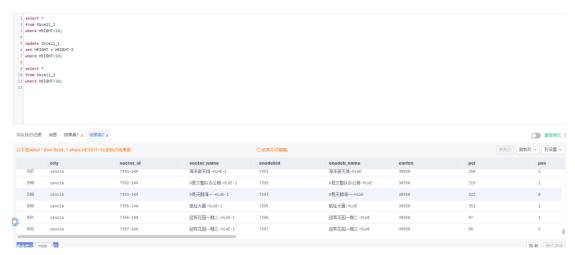
将实验内容在 tbcell_1 表上组织成普通的 SQL 语句,顺序执行

```
| select * 2 from totell_1 | 3 subreve HEIGHT-16; | 4 | 5 select * 1 | 5 select
```

```
1 select *
from tbcell_1
where HEIGHT<10;
4
5 update tbcell_1
6 set HEIGHT = HEIGHT-8
where HEIGHT<10;
8
9 select *
from tbcell_1
11
where HEIGHT<10;
12</pre>
```

SQL执行记录 消息 结果集1 × 结果集2 ×

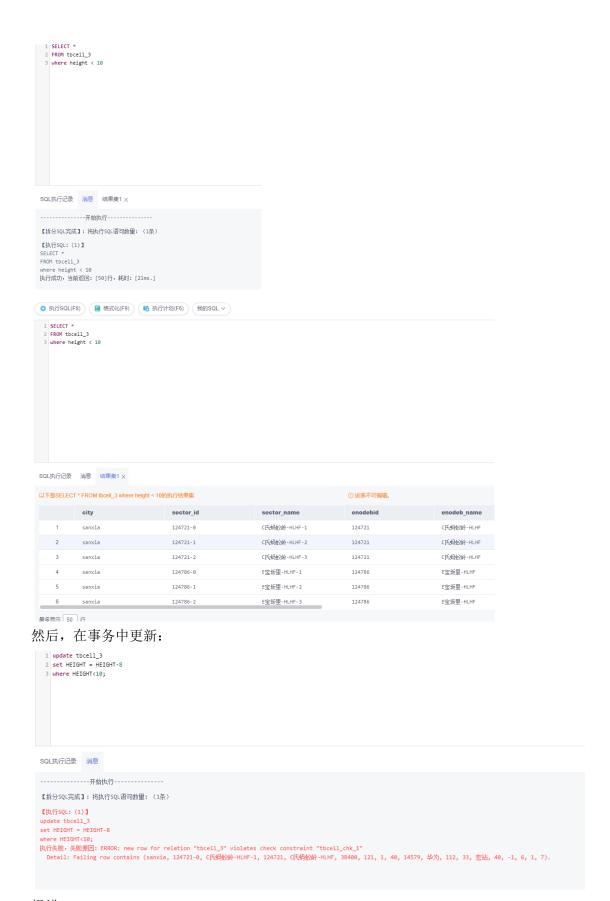
	city	sector_id	sector_name	en
597	sanxia	7391-144	海洋新天域-HLWE-1	739
598	sanxia	7392-144	D县交警队办公楼-HLWE-1	73
599	sanxia	7393-144	D县天鹅湾—-HLWE-1	73
600	sanxia	7395-144	砥柱大厦-HLWE-1	73
601	sanxia	7396-144	迎宾花园—期二-HLWE-1	73
602	sanxia	7397-144	迎宾花园—期三-HLWE-1	73



将实验内容在 tbcell_3 表上组织成事务执行(以 start transaction;开始,以 end;结束)。



在事务中查询"小区天线高度(HEIGHT)小于 10"的小区,结果与上面的查询结果一样



报错。

再次,在事务中查询"小区天线高度(HEIGHT)小于 10"的小区

```
SOL执行记录 演息

SOL执行记录 演息

(斯分SOL完成]: 将执行SOL语句数量: (1条)

[执行SQL: (1)]

select *
from thotall_3

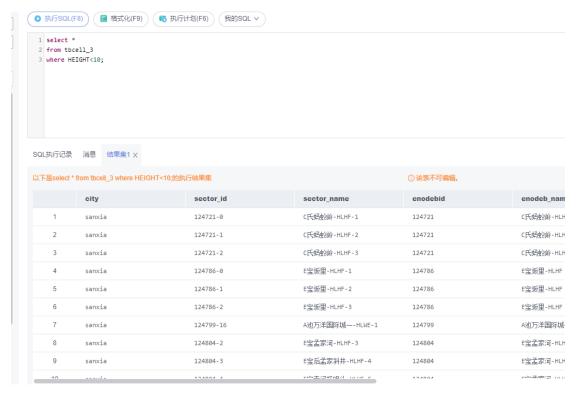
where HEIGHT<10;

执行失败, 失败原因: ERROR: current transaction is aborted, commands ignored until end of transaction block, firstChar[P]

报错,由于事务中前面的命令执行失败,之后的命令便无法执行了,需要将事务回滚

END 无法结束事务,rollback 也报同样的错,最后关闭该查询解决
```

(A MATORETION) (INTERPRETATION ON) (MATORIE 4.) 1 END ; SQL执行记录 消息 -----开始执行-----【拆分SQL完成】:将执行SQL语句数量: (1条) 执行失败,失败原因: ERROR: current transaction is aborted, commands ignored until end of transaction block, firstChar[P] 代码: START transaction; select * from tbcell_1 where HEIGHT<10; update tbcell_1 set HEIGHT = HEIGHT-8 where HEIGHT<10; select * from tbcell_1 where HEIGHT<10; end 退出事务后,再次查询



与上面的查询结果一致,数据没有发生变动

分析:当执行 update 语句之后发现报错,check 约束不合法,会导致回滚,单语句顺序执行的话,会导致单语句回滚,事务执行的话,则是整个事务回滚,说明当有 check 约束时,某行更新失败会使得整条语句〈或者整个事务〉全部回滚,并非是只跳过 check 不通过的那些行。

1.2 事务 commit/rollback 操作

分别以两种事务执行模式,即自动提交、显式提交,在关系表 tbCell 上执行以下操作,并观察、分析、解释执行结果。注意:实验前备份该表,以防实验造成数据丢失。

Step1.查看小区 ID 在'122880-0'和 122882-2'之间的小区配置的频点编号;

Step2.将小区 ID 在 122880-0'和 122882-2""的小区配置的频点编号更新为 37900;Step3.再次 查看小区 ID 在 122880-0'和'122882-2'之间的小区配置的频点编号。

将 step1、step2 和 step3 的数据库访问组织成 1 个单一事务 T1,再将 step3 作为 1 个独立事务,提交 DBMS,串行执行这 2 个事务,观察 T1 中的 rollback、commit 对事务执行结果的影响。

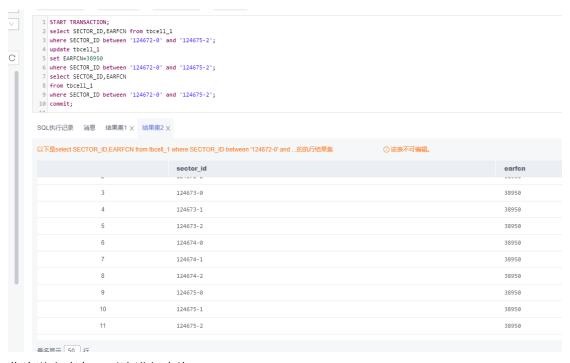
由 step1、step2 和 step3 组成的事务 T1 采用以下 2 种结束方式:

- (1)以 commit 结束。
- (2)以 rollback 结束。

以 commit 结束的 T1 事务

```
1 START TRANSACTION;
 2 select SECTOR_ID, EARFCN from tbcell_1
 3 where SECTOR_ID between '124672-0' and '124675-2';
 4 update tbcell 1
 5 set EARFCN=38950
 6 where SECTOR_ID between '124672-0' and '124675-2';
 7 select SECTOR_ID, EARFON
 8 from tbcell_1
 9 where SECTOR_ID between '124672-0' and '124675-2';
10 commit;
SQL执行记录 消息 结果集1 × 结果集2 ×
【执行SQL: (1)】
START TRANSACTION;
执行成功,耗时: [6ms.]
【执行SQL: (2)】
select SECTOR_ID, EARFCN from tbcell_1
where SECTOR_ID between '124672-0' and '124675-2';
执行成功,当前返回: [11]行,耗时: [14ms.]
update tbcell_1
set EARFCN=38950
where SECTOR_ID between '124672-0' and '124675-2';
执行成功,耗时: [7ms.]
【执行SQL: (4)】
select SECTOR_ID, EARFCN
from tbcell_1
where SECTOR_ID between '124672-0' and '124675-2';
执行成功,当前返回: [11]行,耗时: [6ms.]
【执行SQL: (5)】
执行成功,耗时: [8ms.]
```

共查询到 12 条数据,并将 EARFCN 更新为 38950, 更新成功,将事务提交。



作为独立事务,再次进行查询

数据为更新后的数据,可知,T1事务内的更新操作有效,数据表发生更改。

```
select SECTOR_ID, FARFCN
from tbcell_1
where SECTOR_ID between '124672-0' and '124675-2';

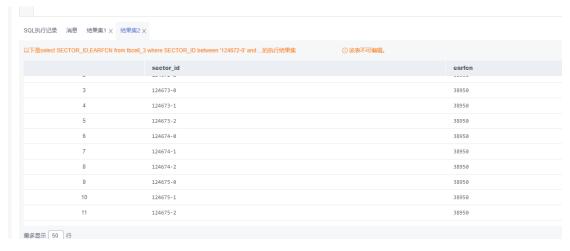
4
```

SQL执行记录 消息 结果集1 X 以下是select SECTOR_ID,EARFCN from tbcell_1 where SECTOR_ID between '124672-0' and ...的执行结果集 ① 该表不可编辑。 earfon sector_id 124673-0 38950 124673-2 38950 124674-1 38950 38950 124675-0 38950 38950 124675-2 38950

以 rollback 结束的 T1 事务

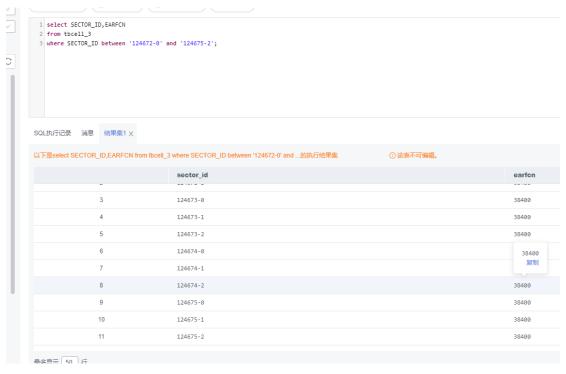
```
1 START TRANSACTION;
 2 select SECTOR_ID, EARFCN
 3 from tbcell_3
 4 where SECTOR_ID between '124672-0' and '124675-2';
 5 update tbcell_3
 6 set EARFCN=38950
 7 where SECTOR_ID between '124672-0' and '124675-2';
 8 select SECTOR_ID, EARFON
 9 from tbcell 3
 10 where SECTOR_ID between '124672-0' and '124675-2';
11 rollback;
SQL执行记录 消息 结果集1 × 结果集2 ×
START TRANSACTION;
执行成功, 耗时: [5ms.]
【执行SQL: (2)】
select SECTOR_ID, EARFCN
from tbcell 3
where SECTOR_ID between '124672-0' and '124675-2';
执行成功,当前返回: [11]行,耗时: [6ms.]
 【执行SQL: (3)】
update tbcell_3
set EARFCN=38950
where SECTOR_ID between '124672-0' and '124675-2';
执行成功, 耗时: [6ms.]
 【执行SQL: (4)】
select SECTOR_ID, EARFCN
from tbcell 3
where SECTOR_ID between '124672-0' and '124675-2';
执行成功,当前返回: [11]行,耗时: [7ms.]
 【执行SQL: (5)】
rollback;
执行成功, 耗时: [5ms.]
```

共查询到 12 条数据,并将 EARFCN 更新为 38950, 更新成功,将事务回滚。



作为独立事务,再次进行查询

数据为更新前的数据,由于事务回滚,事务内的更新操作无效,数据表不发生更改。



分析:

当显式执行事务时,一定要记得在事务结尾处执行 commit 操作,否则对数据表的更改就不会持久化生效。

2.1.3 修改数据库模式

针对小区/基站信息表 tbCell(注意备份原表),

Step1.修改 TD-LTE 数据库中的 tbCell 表,删除列 height(使用 alter table drop) ;Step2.修改 tbCell 表,增加列 height (使用 alter table add)。

将 step1、step2 的数据库访问组织成 1 个单一事务(以显式事务的方式),采用以下 2 种结束方式:(1)以 commit 结束;

(2)以 rollback 结束。

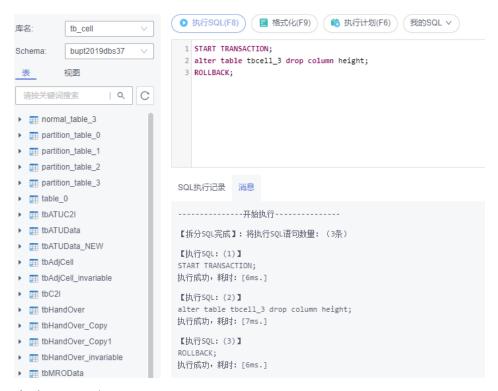
查看数据库(用 select 语句查看被删除/增加的列),观察数据库模式修改语句(alter table), 是否会受到 rollback,commit 语句的影响。

也可以自行选择或创建表、删除其它关系表,重复以上两步,查看数据库,观察数据库模式定义语句(createtable)模式修改语句(drop table)是否会受到 rollback,commit 语句的影响。 删除 height 列,以 commit 结束

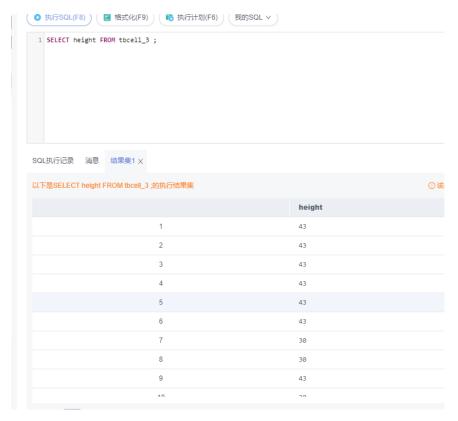


查看 height 列

报错,显示该列以不存在,事务提交后,删除操作有效 删除 height 列,以 rollback 结束



查看 height 列

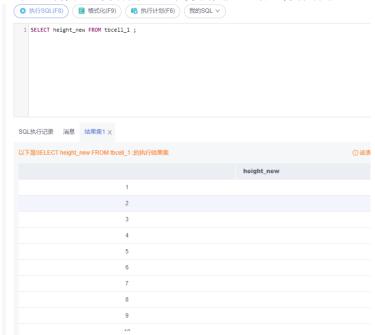


该列仍然存在,事务回滚,删除操作无效。 增加 height_new 列,以 commit 结束



查看 height_new 列

显示该列存在,内容为空,事务提交后,增加操作有效



增加 height_new 列,以 rollback 结束

```
1 START TRANSACTION;
2 alter table tbcell_3 add column HEIGHT_NEW float;
3 ROLLBACK;
```

SQL执行记录 消息

```
-----开始执行-----
【拆分SQL完成】:将执行SQL语句数量: (3条)
【执行SQL: (1)】
START TRANSACTION;
执行成功,耗时: [5ms.]
【执行SQL: (2)】
alter table tbcell_3 add column HEIGHT_NEW float;
执行成功,耗时:[6ms.]
【执行SQL: (3)】
ROLLBACK;
执行成功,耗时: [5ms.]
```

查看 height_new 列

1 SELECT height_new FROM tbcell_3;

SQL执行记录

消息

【拆分SQL完成】: 将执行SQL语句数里: (1条)

【执行SQL: (1)】

SELECT height_new FROM tbcell_3;

执行失败,失败原因: ERROR: column "height_new" does not exist

Position: 8

Where: referenced column: height_new

显示该列不存在,事务回滚,增加操作无效 分析:

数据库模式定义语句(比如: create table),模式修改语句(比如: drop table)是会受到 rollback, commit 语句的影响。

1.4 多条 insert/delete 操作执行比较

针对小区/基站信息表 tbCell(注意备份原表),

Step1.查询小区/基站工参表的小区天线高度(HEIGHT)小于 7 的 SECTOR_ID、SECTOR_NAME 和 HEIGHT;Step2.在小区/基站工参表中,添加一条 SECTOR_ID 为"211100-2"、HEIGHT 为 6 的信息:

Step3.删除 step2 所添加的信息;

Step4.查询小区/基站工参表的小区天线高度(HEIGHT)小于 7 的 SECTOR_ID、SECTOR_NAME 和 HEIGHT;针对以上操作分别进行如下的操作:

- (1) 将以上操作组织成普通的 SQL 语句,顺序执行;
- (2) 将以上操作组织成事务执行(以 start transaction;开始,以 commit;结束)查看数据库,观察两次的执行结果有何异同。

组织成普通的 SQL 语句,顺序执行(需要还原 tbcell 1)

select SECTOR_ID,SECTOR_NAME,HEIGHT

from tbcell 1

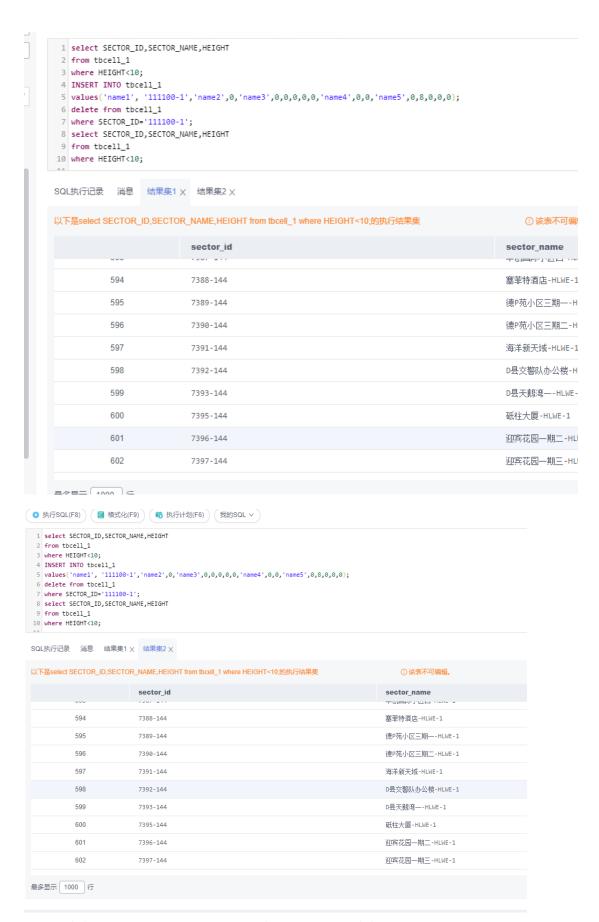
where HEIGHT<10;

INSERT INTO tbcell 1

values('name1', '111100-1', 'name2',0,'name3',0,0,0,0,0,'name4',0,0,'name5',0,8,0,0,0); delete from tbcell_1 where SECTOR_ID='111100-1'; select SECTOR_ID,SECTOR_NAME,HEIGHT from tbcell_1 where HEIGHT<10;

```
执行SQL(F8)Ⅰ 格式化(F9)⑥ 执行计划(F6)我的SQL ∨
 1 select SECTOR_ID, SECTOR_NAME, HEIGHT
 2 from tbcell_1
 3 where HEIGHT<10:
 4 INSERT INTO tbcell_1
 5 values('name1', '111100-1','name2',0,'name3',0,0,0,0,0,'name4',0,0,'name5',0,8,0,0,0);
 6 delete from tbcell 1
 7 where SECTOR_ID='111100-1';
 8 select SECTOR_ID, SECTOR_NAME, HEIGHT 9 from tbcell_1
10 where HEIGHT<10;
SQL执行记录 消息 结果集1 × 结果集2 ×
【拆分SQL完成】: 将执行SQL语句数量: (4条)
【执行SQL: (1)】
select SECTOR_ID, SECTOR_NAME, HEIGHT
from tbcell_1
where HEIGHT<10;
执行成功,当前返回: [50]行,耗时: [11ms.]
【执行SOL: (2)】
INSERT INTO tbcell_1
values('name1', '11100-1','name2',0,'name3',0,0,0,0,'name4',0,0,'name5',0,8,0,0,0);
执行成功,耗时: [12ms.]
【执行SQL: (3)】
delete from tbcell_1
where SECTOR_ID='111100-1';
执行成功,耗时: [13ms.]
【执行SQL: (4)】
select SECTOR_ID,SECTOR_NAME,HEIGHT
from tbcell_1
执行成功, 当前返回: [50]行, 耗时: [10ms.]
```

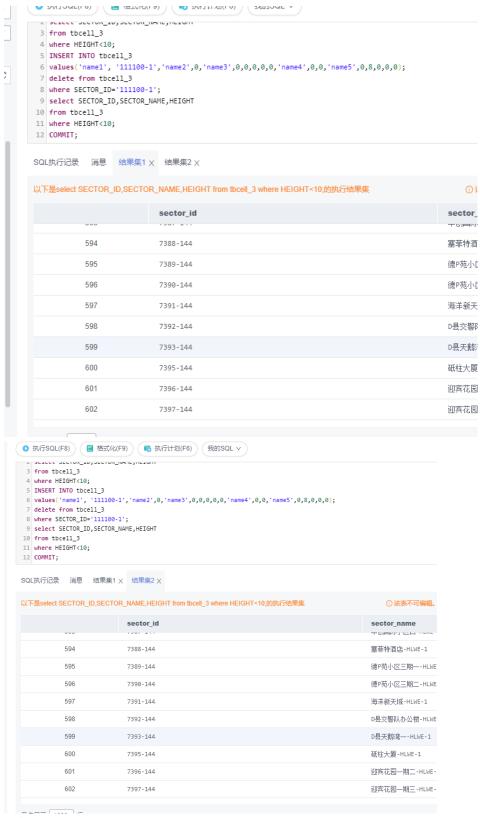
两次查询的结果相同



组织成事务执行(以 start transaction;开始,以 commit;结束)

```
start TRANSACTION;
select SECTOR_ID,SECTOR_NAME,HEIGHT
from tbcell_3
where HEIGHT<10;
INSERT INTO tbcell_3
values('name1', '111100-1', 'name2',0, 'name3',0,0,0,0,0, 'name4',0,0, 'name5',0,8,0,0,0);
delete from tbcell_3
where SECTOR_ID='111100-1';
select SECTOR_ID,SECTOR_NAME,HEIGHT
from tbcell_3
where HEIGHT<10;
COMMIT;
   A MIDARF(I O) ( SELECTOR O) ( O) MANTEL .
    3 from tbcell 3
    4 where HEIGHT<10;
    5 INSERT INTO tbcell_3
    6 values('name1', '111100-1','name2',0,'name3',0,0,0,0,0,'name4',0,0,'name5',0,8,0,0,0);
    7 delete from tbcell_3
    8 where SECTOR_ID='111100-1';
    9 select SECTOR_ID, SECTOR_NAME, HEIGHT
    10 from tbcell_3
    11 where HEIGHT<10;
    12 COMMIT;
    SQL执行记录 消息 结果集1 x 结果集2 x
    select SECTOR_ID, SECTOR_NAME, HEIGHT
   from tbcell_3
    where HEIGHT<10;
   执行成功,当前返回: [50]行,耗时: [15ms.]
    values('name1', '111100-1','name2',0,'name3',0,0,0,0,0,'name4',0,0,'name5',0,8,0,0,0);
   执行成功,耗时: [6ms.]
    【执行SQL: (4)】
   delete from tbcell 3
    where SECTOR ID='111100-1';
   执行成功,耗时: [6ms.]
   【执行SQL: (5)】
    select SECTOR_ID, SECTOR_NAME, HEIGHT
   from tbcell_3
    where HEIGHT<10;
   执行成功,当前返回: [50]行,耗时: [10ms.]
    【执行SQL: (6)】
   执行成功, 耗时: [9ms.]
```

两次查询的结果相同(一共602行)



分析:

两次执行的结果没有不同,多条 insert/delete 操作的显式事务操作跟隐式事务操作的结果 集一样。

1.5 保存点 Savepoint 设置与回滚实验

本实验要求在事务内部不同执行位置设置,例如添加之后、添加之刖、删乐之石夺,史用 SAVv 1A 的法甲 savepoint name 语句创建保存点,使用 ROLLBACK savepoint_name 语句将事 务回滚,观察每次操作的结果。

保存点提供了回滚部分事务的机制,而不是回滚到事务的开始。

以小区 PCI 优化调整结果表 tbPCIAssignment 为访问对象,在创建的事务中 insert 插入语句后设置保存点,然后删除添加的信息,并回滚至保存点并提交事务;事务完成后再查询相应的行,观察执行结果是否插入成功,具体如下:

Step1.查询小区 PCI 优化调整结果表的小区 PCI 为 106 的小区的 SECTOR ID;

Step2.在小区 PCI 优化调整结果表中,添加一条 SECTOR_ID 为"220102-5"、PCI 为 106 的信息;Step3.设置保存点;

Step4.删除 step2 所添加的信息;Step5.回滚至保存点;

Step6.事务提交结束;

Step7.查询小区 PCI 优化调整结果表的小区 PCI 为 106 的小区的 SECTOR_ID; 以下事务以 tbCell 为访问对象,在插入操作之后设置了保存点:



查看是否插入成功,插入的数据是否被删除





分析:

在事务内部,用 savepoint_name 语句创建保存点,使用 ROLLBACK to savepoint_name 语句 将事务回滚到保存点的时刻,而不是回滚到事务的开始。保存点提供了回滚部分事务的机制 利用 savepoint 来达到局部回滚的目的。

1.6 事务内某条语句执行失败对其余语句的影响

根据现网实际情况, 小区 PCI 优化调整结果表 tbPClAssignment 中的小区 PCI 在 0 到 503 之 间。在 tbPCIAssignment 的备份表 tbPCIAssignment_new 上,用 Alter table add check 添加 约束,并在该备份表上完成以下实验内容:

Step1.在 tbPClAssignment_ new 表上添加约束:加入约束 check(PCl between 0 and 503)。

Step2.以备份表 tbPClAssignment_new 表为访问对象,依次添加 PCl 为'300'和'600'的两条数据,将 2 条对备份表 tbPClAssignment_ new 表进行顺序访问的 insert 语句组织成 1 个显示执行模式下的事务;

Step3.观察并对比当事务执行违反约束时,事务结束后 tbPClAssignment_new 的内容。由于之前曾还原 tbcell_1,在 tbcell_1 表上加入 HEIGHT>=0 的约束

插入数据,并更新 HEIGHT 的值

```
1 START TRANSACTION:
  2 select SECTOR_ID,HEIGHT
  3 from tbcell 1
  4 where HEIGHT<10;
 5 INSERT INTO tocell 1
 values('name_1', '999999-1', 'name_2',0,'name_3',0,0,0,0,0,'name_4',0,0,'name_5',0,8,0,0,0);

update tbcell_1
 8 set HEIGHT = HEIGHT-8
9 where HEIGHT<10;
10 COMMIT;
SQL执行记录 消息 结果集1 x
执行成功, 耗时: [6ms.]
【执行SOL: (2)】
select SECTOR_ID,HEIGHT
from tbcell_1
执行成功,当前返回: [50]行,耗时: [9ms.]
values('name_1', '999999-1', 'name_2',0,'name_3',0,0,0,0,0,'name_4',0,0,'name_5',0,8,0,0,0);
执行成功,耗时: [5ms.]
【执行SQL: (4)】
update tbcell 1
set HEIGHT = HEIGHT-8
where HEIGHT<10;
  Detail: Failing row contains (sanxia, 124721-0, C氏蝎蛤崎-HLHF-1, 124721, 氏蝎蚣崎-HLHF, 38400, 121, 1, 40, 14579, 华为, 112, 33, 宏站, 40, -1, 6, 1, 7).
【执行SQL: (5)】
执行失败,失败原因: ERROR: current transaction is aborted, commands ignored until end of transaction block, firstChar[P]
```

由于不满足 check 约束,更新 HEIGHT 为当前高度减去 8 时失败 用 COMMIT 提交该事务时,由于事务内有命令执行失败,无法执行,关闭查询后自动回滚 查询在上面事务中插入的数据



什么都没查到。

为查询到该数据,不只是更新语句回滚,插入语句也跟着回滚,回滚到整个事务开始前

2.并发事务控制

2.1 read committed 隔离级别下的脏读,不可重复读,幻读

(1) 脏读

Step1. 用隐式的独立事务查询 SECTOR_ID 为"124672-O"的 HEIGHT 值;Step2.创建 read committed 隔离级别下的并发事务 T1 和 T2;

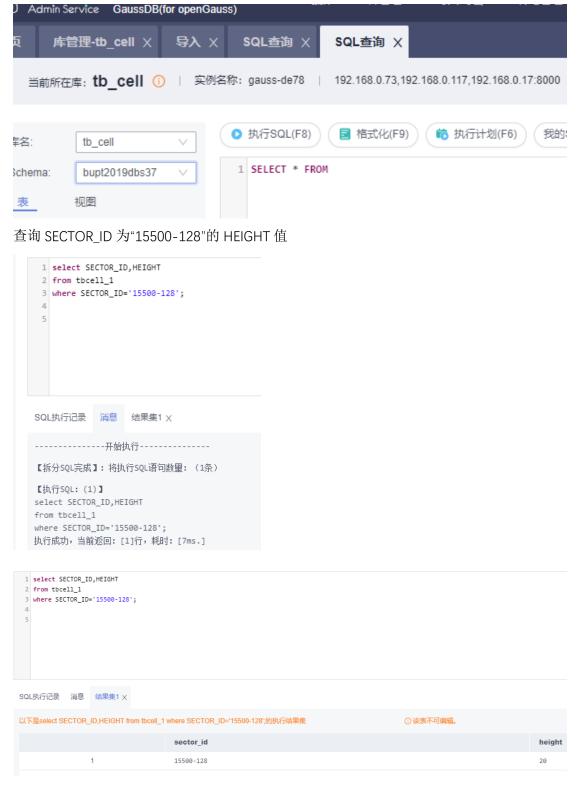
Step3.在事务 T1 中,将 SECTOR_ID 为"124672-O"的 HEIGHT 修改为 6;

Step4.在事务 T2 中,查询 SECTOR_ID 为"124672-O"的 HEIGHT 值,并 COMMIT 提交事务 T2;Step5.用 ROLLBACK 回滚事务 T1;

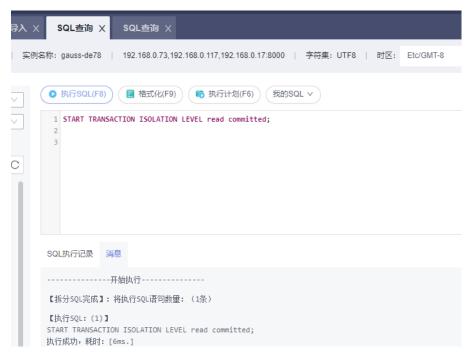
要求:

观察 Step4 的 HEIGHT 值,与 Step1 和 Step3 的 HEIGHT 值进行对比 说明事务 T2 是否读取了事务 T1 未提交的数据,是否存在脏读;

先打开两个查询,并连接相同的数据库



在第一个窗口创建 read committed 隔离级别下的事务 T1



在第二个窗口创建 read committed 隔离级别下的事务 T2



在事务 T1 中,将 SECTOR_ID 为"15500-128"的 HEIGHT 修改为 6



在事务 T2 中, 查询 SECTOR ID 为"15500-128"的 HEIGHT 值;



与之前查询的结果相同,都为 20。还未提交的事务 T1 对 HEIGHT 的更改并没有影响之后事务 T2 的查询结果,这样若事务 T1 之后回滚,事务 T2 也不会读到脏数据将事务 T2 提交,并将事务 T1 回滚



分析:

read committed 隔离级别下只能读到已经提交的数据,无法读到未提交的数据,不会出现脏读。

(2) 不可重复读

Step1.创建 read committed 隔离级别下的并发事务 T1 和 T2;

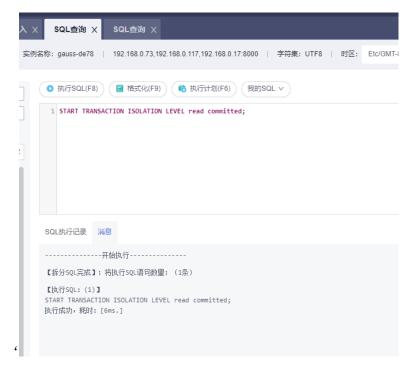
Step2.在事务 T1 中,查询 SECTOR_ID 为"124672-O"的 HEIGHT 值;

Step3.在事务 T2 中,将 SECTOR_ID 为"124672-O"的 HEIGHT 修改为 6,并 COMMIT 提交事务 T2;Step4.在事务 T1 中,查询 SECTOR_ID 为"124672-O"的 HEIGHT 值,并 COMMIT 提交事务 T1;

要求:

观察 Step2 和 Step4 两次查询中的 HEIGHT 值是否相等,说明是否为不可重复读;

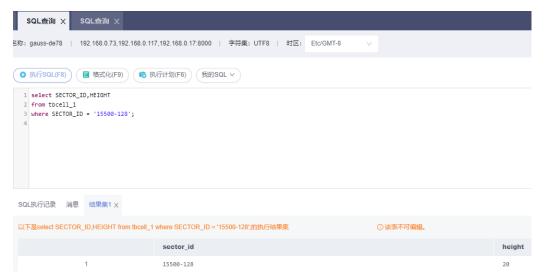
在第一个窗口创建 read committed 隔离级别下的事务 T1



在第二个窗口创建 read committed 隔离级别下的事务 T2



在事务 T1 中, 查询 SECTOR_ID 为"15500-128"的 HEIGHT 值;



在事务 T2 中,将 SECTOR ID 为"15500-128"的 HEIGHT 修改为 6,并 COMMIT 提交事务 T2



在事务 T1 中,再次查询 SECTOR_ID 为"15500-128"的 HEIGHT 值并 COMMIT 提交事务 T1



两次查询的值不一样,第二次查询的值为 6,与之前提交的事务 T2 中更改的值相同分析:

受到其它已经提交的事务的影响,不同的时刻读到的同一批数据不一样。该例中,T1 事务的查询操作受到之前已经提交的 T2 事务的数据更改操作的影响,使得两次对同一个数据的查询结果不一样。read committed 隔离级别下可能出现不可重复读。

(3) 幻读

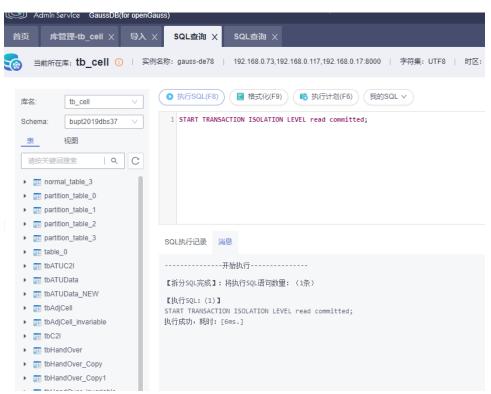
Step1.创建 read committed 隔离级别下的并发事务 T1 和 T2;

Step2.在事务 T1 中,查询 SECTOR_ID 在"124672-0"与"124672-4"之间的元组;Step3.在事务 T2 中,插入 SECTOR ID 为"124672-3"的元组,并 COMMIT 提交事务 T2;

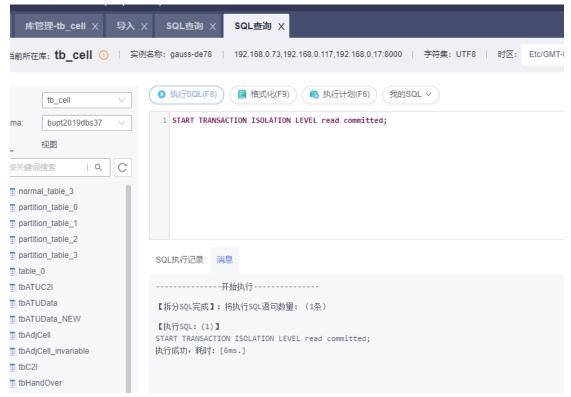
比如: values('name_1,124672-3, 'name_2',0,'name_3',0,0,0,0,0,'name_4',0,0,'name_5',0,0,0,0,0) Step4.在事务 T1 中,查询在"124672-0"与"124672-4"之间的元组,并 COMMIT 提交事务 T1; 要求:

观察 Step2 和 Step4 两次查询到的元组是否相同,事务 T1 在 Step4 查询到的元组是否包含事务 T2 中插入的元组,说明是否为幻读;

在第一个窗口创建 read committed 隔离级别下的事务 T1



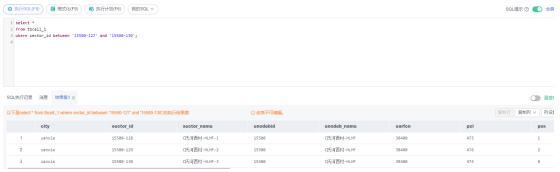
在第二个窗口创建 read committed 隔离级别下的事务 T2



在事务 T1 中,查询 SECTOR_ID 在"15500-127"与"15500-130"之间的元组 select *

from tbcell_1

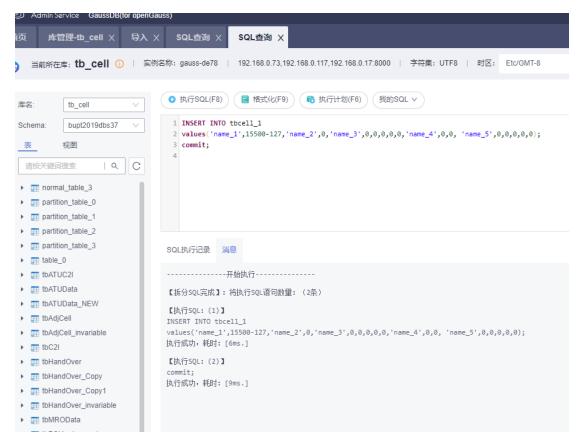
where sector id between '15500-127' and '15500-130';



共有3行数据

在事务 T2 中,插入 SECTOR_ID 为"15500-127"的元组,并 COMMIT 提交事务 T2 INSERT INTO tbcell_1

values('name_1','15500-127','name_2',0,'name_3',0,0,0,0,0,'name_4',0,0, 'name_5',0,0,0,0,0); commit;

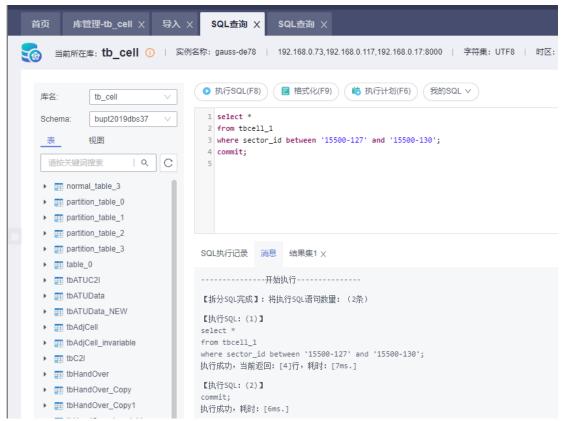


在事务 T1 中,再次查询 SECTOR ID 在"15500-127"与"15500-130"之间的元组,并 COMMIT 提交事务

select *

from tbcell_1

where sector_id between '15500-127' and '15500-130'; commit;



查询结果一共有 4 行, 多出的一行数据为在已经提交的事务 T2 中插入的新元组



在事务 T1 第一次查询以后,事务 T1 还未提交,事务 T2 就插入了一条在事务 T1 的查询范围内的元组,并且事务 T2 提交了,之后事务 T1 在进行一遍相同的查询,受事务 T2 的插入操作的影响,查询结果多出了一个数据。read committed 隔离级别下可能出现幻读。

2.2 repeatable read 隔离级别下的脏读,不可重复读,幻读

针对小区/基站信息表 tbCell(注意备份原表),在 repeatable read 隔离级别下,在并发事务内部进行数据的查询,更新,添加等,观察并发事务之间的影响,验证 repeatable read 隔离级别下是否存在脏读,不可重复读,幻读。

(1)脏读

Step1.用隐式的独立事务查询 SECTOR_ID 为"124673-O"的 HEIGHT 值;

Step2.创建 repeatable read 隔离级别下的并发事务 T1 和 T2;

Step3.在事务 T1 中,将 SECTOR ID 为"124673-O"的 HEIGHT 修改为 6;

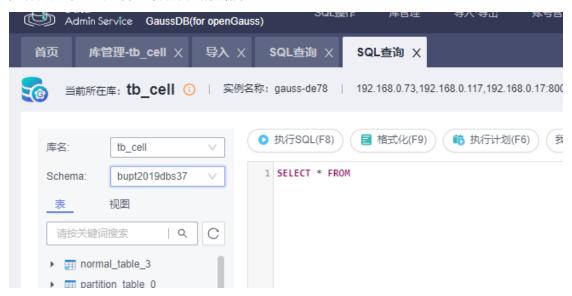
Step4.在事务 T2 中,查询 SECTORLID 为"124673-O"的 HEIGHT 值,并 COMMIT 提交事务 T2;

Step5.用 ROLLBACK 回滚事务 T1;

要求:

观察 Step4 的 HEIGHT 值,与 Step1 和 Step3 的 HEIGHT 值进行对比 说明事务 T2 是否读取了事务 T1 未提交的数据,是否存在脏读;

先打开两个查询,并连接相同的数据库



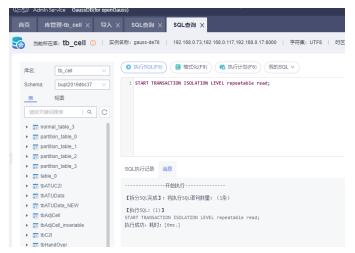
查询 SECTOR_ID 为"15501-128"的 HEIGHT 值 select SECTOR_ID,HEIGHT from tbcell_3



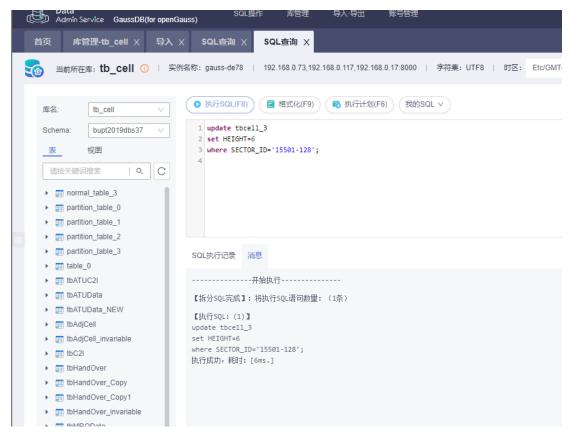
在第一个窗口创建 repeatable read 隔离级别下的事务 T1



在第二个窗口创建 repeatable read 隔离级别下的事务 T2

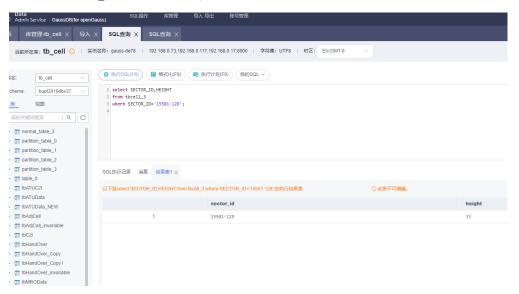


在事务 T1 中,将 SECTOR_ID 为"15501-128"的 HEIGHT 修改为 6; update tbcell_3 set HEIGHT=6 where SECTOR_ID='15501-128';

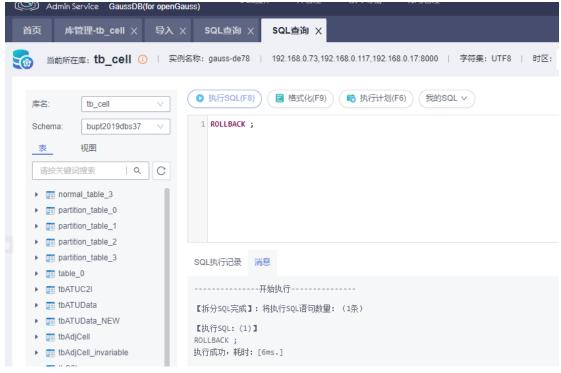


在事务 T2 中,查询 SECTOR_ID 为"15500-128"的 HEIGHT 值; select SECTOR_ID,HEIGHT from tbcell 3

where SECTOR_ID='15501-128';



与之前查询的结果相同,都为 33。还未提交的事务 T1 对 HEIGHT 的更改并没有影响之后事务 T2 的查询结果,这样若事务 T1 之后回滚,事务 T2 也不会读到脏数据。 将事务 T2 提交,并将事务 T1 回滚



repeatable read 隔离级别下只能读到已经提交的数据,无法读到未提交的数据,不会出现脏读。

(2) 不可重复读

Step1.创建 repeatable read 隔离级别下的并发事务 T1 和 T2;

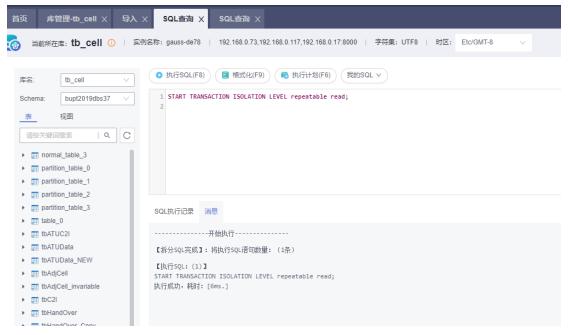
Step2.在事务 T1 中,查询 SECTOR ID 为"124673-O"的 HEIGHT 值;

Step3.在事务 T2 中,将 SECTOR ID 为"124673-O"的 HEIGHT 修改为 6,并 COMMIT 提交事务 T2:

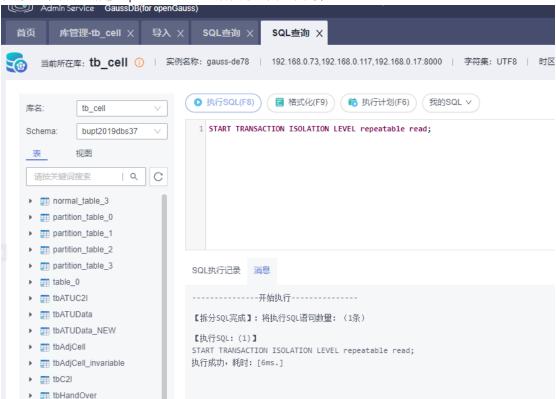
Step4.在事务 T1 中, 查询 SECTOR_ID 为"124673-0"的 HEIGHT 值, 并 COMMIT 提交事务 T1; 要求:

观察 Step2 和 Step4 两次查询中的 HEIGHT 值是否相等,说明是否为不可重复读;

在第一个窗口创建 repeatable read 隔离级别下的事务 T1



在第二个窗口创建 repeatable read 隔离级别下的事务 T2

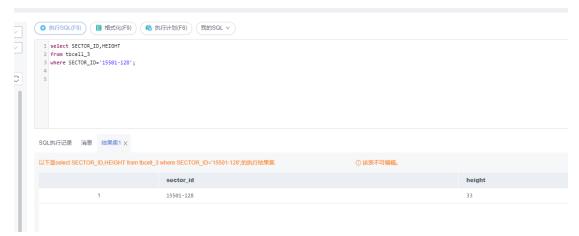


在事务 T1 中,查询 SECTOR_ID 为"15501-128"的 HEIGHT 值;

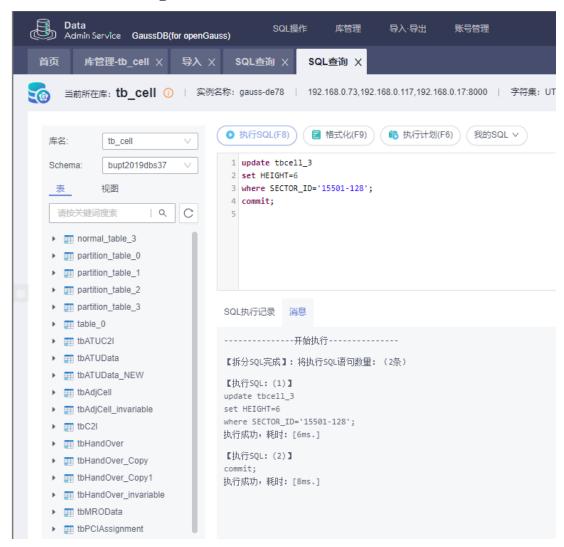
select SECTOR_ID,HEIGHT

from tbcell_3

where SECTOR_ID='15501-128';



在事务 T2 中,将 SECTOR_ID 为"15501-128"的 HEIGHT 修改为 6,并 COMMIT 提交事务 T2



在事务 T1 中,再次查询 SECTOR_ID 为"15500-128"的 HEIGHT 值,并 COMMIT 提交事务 T1 select SECTOR_ID,HEIGHT

from tbcell_3 where SECTOR_ID='15501-128'; COMMIT;



两次查询的值相同,都为33,前面已经提交的事务T2对HEIGHT值的修改未影响事务T1的查询

repeatable read 隔离级别下,一个事务仅仅看到本事务开始之前提交的数据,它不能看到未提交的数据,以及在事务执行期间由其它并发事务提交的修改。该例中,T1 事务只能看到在该事务开始之前提交的数据,而 T2 事务是在 T1 事务执行期间提交的,则 T1 事务无法看到 T2 事务修改的数据,T1 事务的查询结果不会产生变化。repeatable read 隔离级别下不会出现不可重复读。

(3) 幻读

Step1.创建 repeatable read 隔离级别下的并发事务 T1 和 T2;

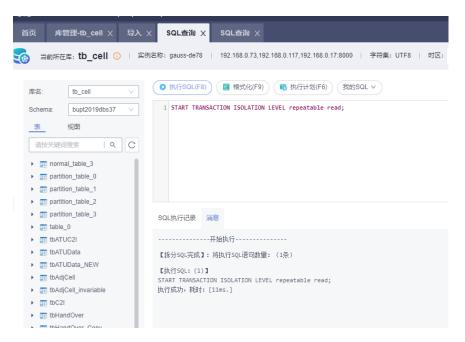
Step2.在事务 T1 中,查询 SECTOR_ID 在"124673-O"与"124673-4"之间的元组;Step3.在事务 T2 中,插入 SECTOR ID 为"124673-3"的元组,并 COMMIT 提交事务 T2;

比如: values('name_1;124673-3'; 'name_2',0,'name_3',0,0,0,0,0 'name_4,0,0,'name_5',0,0,0,0,0) Step4.在事务 T1 中,查询在"124673-0"与"124673-4"之间的元组,并 COMMIT 提交事务 T1; 要求:

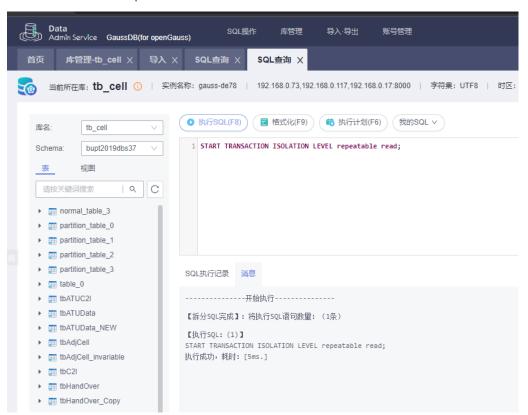
观察 Step2 和 Step4 两次查询到的元组是否相同,事务 T1 在 Step4 查询到的元组是否包含事务 T2 中插入的

元组,说明是否为幻读:

在第一个窗口创建 repeatable read 隔离级别下的事务 T1



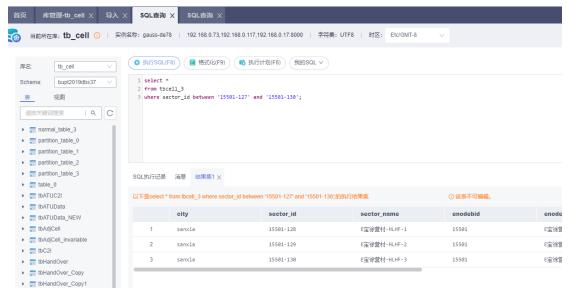
在第二个窗口创建 repeatable read 隔离级别下的事务 T2



在事务 T1 中,查询 SECTOR_ID 在"15501-127"与"15501-130"之间的元组 select *

from tbcell 3

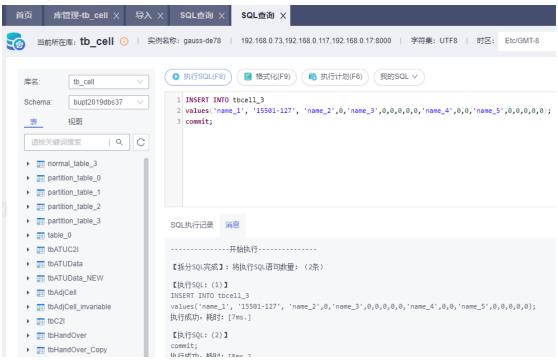
where sector_id between '15501-127' and '15501-130';



一共有3行数据

在事务 T2 中,插入 SECTOR_ID 为"15501-127"的元组,并 COMMIT 提交事务 T2 INSERT INTO tocell 3

values('name_1', '15501-127', 'name_2',0,'name_3',0,0,0,0,0,'name_4',0,0,'name_5',0,0,0,0,0); commit;



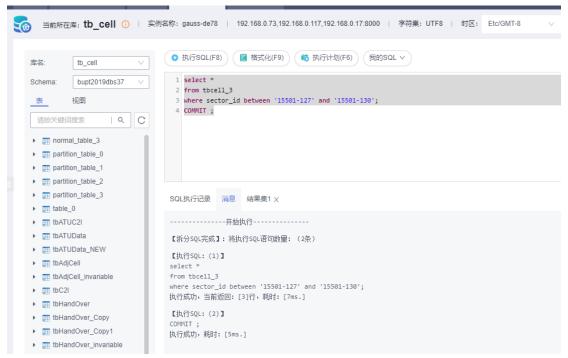
在事务 T1 中,再次查询 SECTOR ID 在"15500-127"与"15500-130"之间的元组,并 COMMIT 提交事务

select *

from tbcell 3

where sector_id between '15501-127' and '15501-130';

COMMIT;



查询结果一共有3行,与之前的查询结果相同



该例中,T1 事务只能看到在该事务开始之前提交的数据,而 T2 事务是在 T1 事务执行期间 提交的,则 T1 事务无法看到 T2 事务插入的数据,T1 事务的查询结果不会产生变化。 repeatable read 隔离级别下不会出现幻读。

3.事务锁机制

3.1 死锁分析

在 openGauss 中,当两个或以上的事务相互持有和请求锁,并形成一个循环的依赖关系,就会产生死锁。多个事务同时锁定同一个资源时,也可能产生死锁。死锁无法完全避免的,数据库会自动检测事务死锁,立即回滚其中某个事务,并且返回一个错误。它根据某种机制来选择回滚代价最小的事务来进行回滚。

以下两种情况可能导致并发事务死锁:

- (1)在 REPEATEABLE-READ 隔离级别下,如果两个事务同时对关系表中满足 where 条件的元组记录用 select-from-where-for-update 加互斥锁,在没有符合条件记录的情况下,两个事务都会加锁成功。当 2 个事务发现满足 where 条件的元组记录尚不存在,都试图插入一条新记录,就会出现死锁。这种情况下,将隔离级别改成 READ COMMITTED,可以避免死锁问题。
- (2) 当隔离级别为 READ COMMITED 时,如果两个并发事务都先执行 select-from-where-for-update,判断是否存在符合 where 条件的记录,如果没有,就插入一条记录。此时,只有一个事务能插入成功,另一个事务会出现锁等待
- ,当第1个事务提交后,第2个事务会因主键重合出错。但虽然这个事务出错,却会获得一个互斥锁,这时如果有第3个事务又来申请互斥锁,也会出现死锁。对于这种情况,可以直接做插入操作,然后再捕获主键重异常,或者在遇到主键重合错误时,总是执行ROLLBACK释放获得的互斥锁。

示例 1.隔离级别 read-repeatable 下死锁

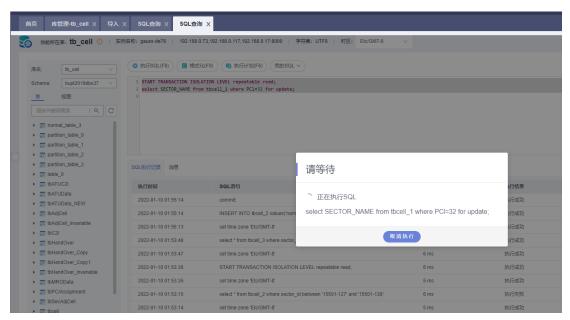
在 session1 中开启事务,执行 select for update 语句,该语句对表中符合条件的元组/数据行加上互斥锁。

START TRANSACTION ISOLATION LEVEL repeatable read; select SECTOR_NAME from tbcell_1 where HEIGHT=43 for update;

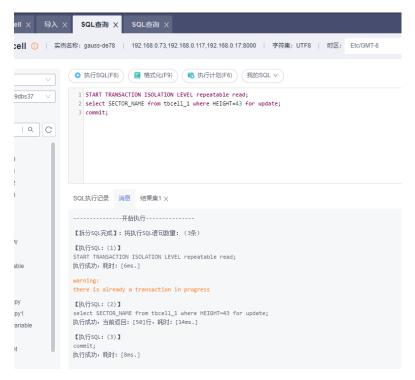


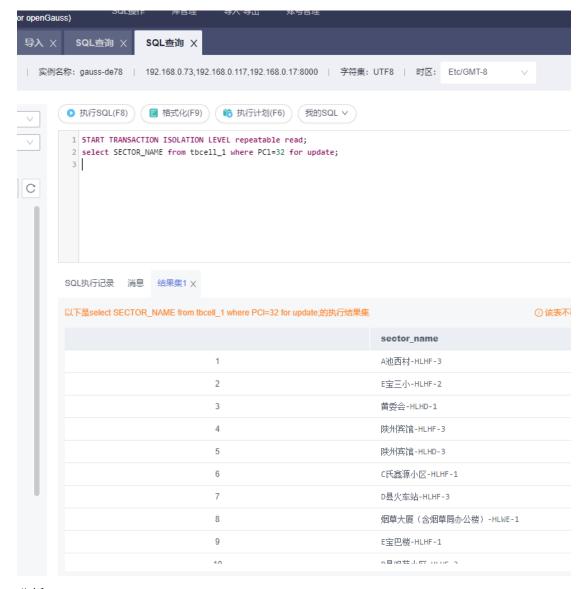
在 session2 中开启一个事务,也是执行上述 select for update 语句。此时检测到符合筛选条件的部分数据行上加了互斥锁(两次查询的数据行有重叠,存在 PCI=32 且 HEIGHT=43 的数据行),查询进入申请锁的等待阶段。

START TRANSACTION ISOLATION LEVEL repeatable read; select SECTOR_NAME from tbcell_1 where PCl=32 for update;



若在等待过程中,马上释放数据行的互斥锁,比如 COMMIT 提交 session1 上占用数据行互斥锁的事务,则查询正常进行,此查询的业务对符合查询条件的数据行加入新的互斥锁。



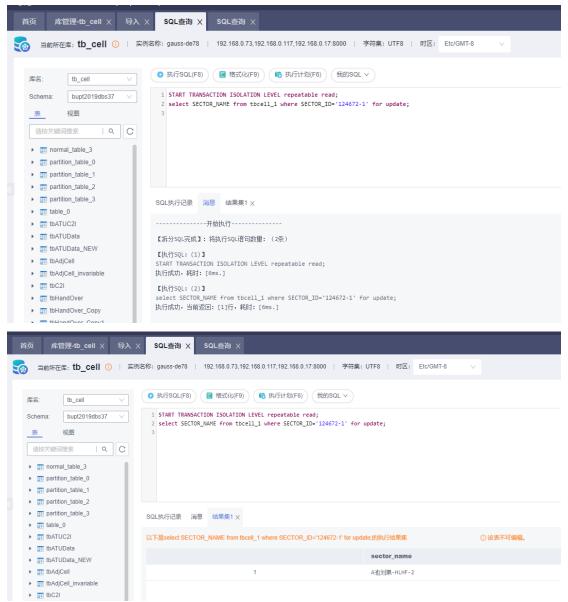


在本例中,session1 的业务先占用了符合 HEIGHT=43 的元组/数据行的互斥锁,之后 session2 的业务要申请符合 PCI=32 的元组/数据行的互斥锁时,由于存在 PCI=32 且 HEIGHT=43 的数据行,则在 session1 的业务释放符合 HEIGHT=43 的元组/数据行的互斥锁前,session2 的业务无法占用符合 PCI=32 的元组/数据行的互斥锁。因此,session2 的业务进入申请锁的等待阶段,这个等待阶段设定了最大的锁等待时间,超时后,系统会自动判定发生死锁,回滚当前事务。若在超时前,session1 的业务占用的互斥锁释放了,则 session2 的业务能够对符合 PCI=32 的元组/数据行加上互斥锁,session2 的业务的查询便能正常进行了。

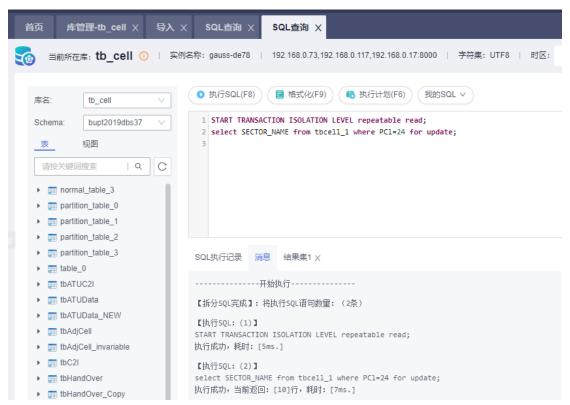
示例 2.加的互斥锁的粒度

在 session1 中开启事务,执行 select for update 语句,该语句对表中符合条件的元组/数据行加上互斥锁。

START TRANSACTION ISOLATION LEVEL repeatable read; select SECTOR_NAME from tbcell_1 where SECTOR_ID='124672-1' for update;



在 session2 中开启一个事务,也是执行上述 select for update 语句。



正常查询,没有发生锁等待,说明 select for update 语句,不是对整表加互斥锁。 在 session2 上,继续执行上述 select for update 语句

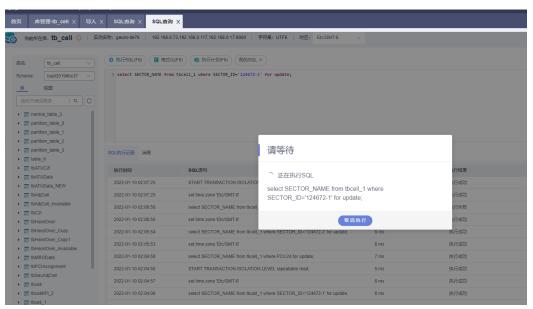
select SECTOR_NAME from tbcell_1 where SECTOR_ID='124672-2' for update;



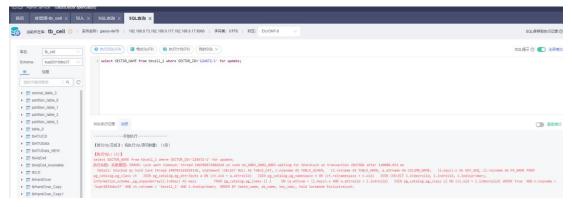
正常查询,没有发生锁等待,说明 select for update 语句,不是对查询条件所在的列加互斥锁。



在 session2 上,继续执行上述 select for update 语句,这次与 session1 上的查询条件一样 select SECTOR_NAME from tbcell_1 where SECTOR_ID='124672-1' for update;



发生锁等待,并且等待一段时间后,系统会自动判定发生死锁,回滚当前事务。



说明 select for update 语句,是对表中符合查询条件的元组/数据行加上互斥锁分析: select for update 语句,加入的互斥锁的粒度一般为行锁。

4备份与恢复

数据备份是保护数据安全的重要手段之一,为了更好的保护数据安全, openGauss 数据库支持两种备份恢复类型、多种备份恢复方案,备份和恢复过程中提供数据的可靠性保障机制。备份与恢复类型可分为逻辑备份与恢复、物理备份与恢复。

- 逻辑备份与恢复:通过逻辑导出对数据进行备份,逻辑备份只能基于备份时刻进行数据转储,所以恢复时也只能恢复到备份时保存的数据。对于故障点和备份点之间的数据,逻辑备份无能为力,逻辑备份适合备份那些很少变化的数据,当这些数据因误操作被损坏时,可以通过逻辑备份进行快速恢复。如果通过逻辑备份进行全库恢复,通常需要重建数据库,导入备份数据来完成,对于可用性要求很高的数据库,这种恢复时间太长,通常不被采用。由于逻辑备份具有平台无关性,所以更为常见的是,逻辑备份被作为一个数据迁移及移动的主要手段。

-物理备份与恢复:通过物理文件拷贝的方式对数据库进行备份,以磁盘块为基本单位将数据备份。通过备份的数据文件及归档日志等文件,数据库可以进行完全恢复。物理备份速度快,一般被用作对数据进行备份和恢复,用于全量备份的场景。通过合理规划,可以低成本进行备份与恢复。

由于无管理员权限, 此实验略。

5.问题及解决

问题一:

在事务出错后,无法通过 end、commit、rollback 等操作自动回滚,均会报错

我们查阅 google 等,只找到建议 commit、abort 等,但在 opengauss 中无法执行,最后关闭查询,使其回滚并终止了事务。

问题二:

在为 tbcell_1 的 totletilt 添加约束后,原表部分数据不符合约束:

from tbcell_invariable; 执行失败,失败原因: ERROR: null value in column "totletilt" violates not-null constraint Detail: Failing row contains (yiyang, 11317-128, 将且庄庄-HLH-1, 11317, 将且庄庄-HLH, 38400, 373, 1, 124, 14400, 华为, 113, 34, 宏独, 10, null, null, null, null).

经过研究发现,本实验不需要对 totletilt 以及约束作任何要求,故删去了约束。

问题三:

在操作 tbcell_2,发现 tbcell_2 有很多数据缺失。

经过回顾发现,之前的实验也使用到了 tbcell_2 并作出了修改,故从原表再克隆一份 tbcell_3 代替 tbcell_2 进行操作,并将实验中对 tbcell_2 的操作移至 tbcell_3

问题四:

在进行死锁实验的示例二时,执行 START TRANSACTION ISOLATION LEVEL repeatable read; select SECTOR_NAME from tbcell_1 where SECTOR_ID='124672-0' for update; 并未找到数据



经过与数据库比对,发现确实没有这个数据元,所以搜索改为124672-1与124672-2.