数据库原理大作业设计文档

张驰 2018010139

孙沛瑜 2019013284

干政 2019012282

完成目标

实现create table语句,可以有多个属性,但是只能有一个主键

实现show table语句

实现insert into语句

实现update语句

实现delete语句

实现select语句,支持join(必须同时有on子句),where,当有两个表进行操作时,所有属性都必须包含表名,即使用全名来操作。

实现事务操作时加锁

实现重启server时能够通过日志文件还原数据

实验结果

演示了创建数据库, 创建表, 插入值的功能

```
Starting ThssDB Client
ThssDB>connect;
ConnectResp(status:Status(code:0), sessionId:0)
It costs 45 ms.
ThssDB>create database name;
Create database name.
It costs 139 ms.
ThssDB>use name;
Switch to database name.
It costs 4 ms.
ThssDB>create table person(name String(10), id int);
Exception: there is multi primary keys in table person!
It costs 10 ms.
ThssDB>create table person(name String(10), id int, primary key(id));
Create table person.
It costs 4 ms.
ThssDB>insert into person values('Spy', 1);
Insert into table person.
It costs 7 ms.
```

演示了筛选数据,更新数据,插入数据的功能。

```
ThssDB>select name, id from person;
name, id
Spy, 1
It costs 8 ms.
ThssDB>update person set name='spy' where id=1;
update person
It costs 6 ms.
ThssDB>insert into person values('wz', 2);
Insert into table person.
It costs 6 ms.
ThssDB>select name, id from person;
name, id
spy, 1
wz, 2
It costs 6 ms.
ThssDB>select name, id from person where id=1;
spy, 1
It costs 4 ms.
```

演示了关闭server之后重启server, client与server先断开连接再重新连接数据还原

演示了删除表项的功能

演示了join的筛选功能

演示了show table语句

```
ThssDB>show table person;
Show table person

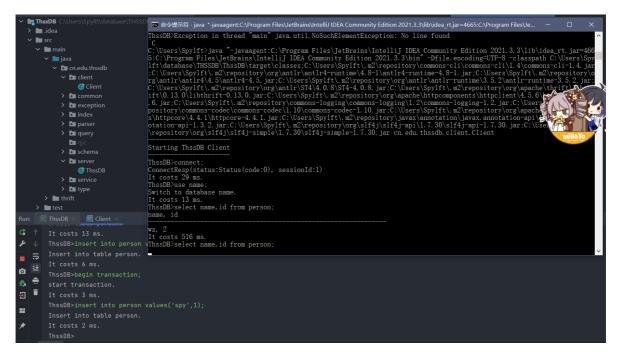
name STRING(10)
id INT Primary Key Not Null

person has 2 column(s). The primary key is id.

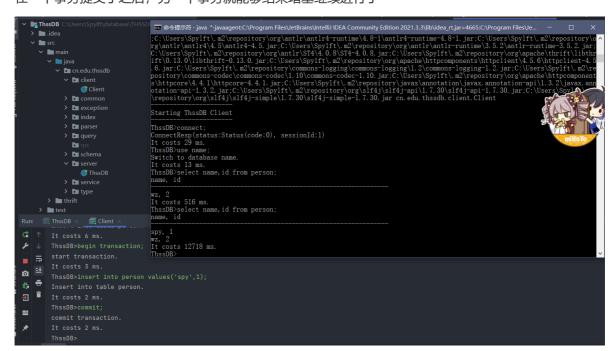
It costs 2 ms.
```

在事务未并发时,能够正常进行访问

在两个client处理事务时,一个事务未提交时,另一个事务无法读取该事务修改过的表的信息



在一个事务提交了之后,另一个事务就能够结束堵塞继续进行了



演示了show table和drop table的功能

```
ThssDB>show table person;
Show table person

name STRING(100)
id INT Primary Key Not Null

person has 2 column(s). The primary key is id.
It costs 8 ms.
ThssDB>drop table person;
Drop table person.
It costs 4 ms.
ThssDB>show table person;
Exception: table "person" doesn't exist!
It costs 2 ms.
ThssDB>
```

实现方法

SQL语句

create table语句

该语句的实现可以分为3部分:

- 1. 根据visitor获得的语法树对于命令进行解析,获取命令对应的表名、列信息(包括列名,列的种类,列的约束条件not null或primary key)、表格的约束条件信息。
- 2. 根据解析获得的命令,构造对应的columns(包括列名,列的种类,列是否非空或是否为主键)。
- 3. 根据获得的结果,使用Database.create指令完成表格创建。

show table语句

该语句根据visitor获得的语法树对于命令进行解析,获取命令对应的表名,从数据库中获得该表的 metainfo,进行显示。

增加语句

insert into语句的实现可以分为3部分:

- 1. 根据visitor获得的语法树对于命令进行解析,获取命令对应的表名、输入的列名列表(可选)、输入的元组列表。
- 2. 根据解析获得的命令,获得输入列名列表在表格中对应的位置,如果没有则默认为表格所有列名。
- 3. 根据元组列表的结果,对于每个要插入的元组按顺序构造一个Row,使用table.insert指令进行插入。

删除修改语句

update和delete类似,实现可以分为3部分:

1. 根据visitor获得的语法树对于命令进行解析,获取命令对应的表名、筛选的条件where语句、将要修改的值(只有update有)。

- 2. 根据where语句解析获得的条件,提取出表中满足该条件的Row。
- 3. 使用table.delete指令进行删除,或者使用table.update指令进行更新。

查询语句

查询语句实现可以分为3部分:

- 1. 根据visitor获得的语法树对于命令进行解析,获取from命令对应的表名或多个表名及连接方式on、筛选的条件where语句、将要查询的属性。
- 2. 根据where语句解析获得的条件,提取出表中满足该条件的Row。
- 3. 对于多表,使用自然连接方法,检验其是否满足对应的on条件,获得满足该条件的Row。
- 4. 使用QueryTable指令将需要查询的语句及对应的Row进行封装,返回。

事务并发

使用锁机制实现并发功能。

- 1. 对于每张表格,维护两个变量,Boolean值writeLocked,和int值readLocked分别表示该表格是 否被写锁占据和被几个读锁占据(注意到,读锁之间不冲突,所以需要维护int值),并实现表格 对应读写锁检测、加锁、解锁方法。
- 2. 对于读锁,在进行select语句前进行申请,执行完select语句后进行释放。
- 3. 对于写锁,当收到BEGIN_TRANSACTION指令时,将该客户端的session加入 manager.currentSessions,开始维护对应session的x_lockDict即该session用写锁占据的表名列 表。当收到COMMIT指令后,将该session占据的写锁依次释放。此时,所有的修改只有在 commit之后才能被查看,实现了READ_COMMITED隔离机制。
- 4. 客户端阻塞机制, 当客户端发出的指令需要的锁被占据时, 会进入循环, 直至该锁被释放才能正常执行语句。此时客户端会进入阻塞状态, 而服务器使用多线程方法来避免阻塞。

恢复数据

修改给定代码中的Manager.writeLog,在输出时增加当前的session(用于不同的事务之间进行操作),即同时输出session和操作语句。

当实现恢复时,依次读取每一条语句,执行readLog函数,先提取出session的值,再将session的值和语句一起调用sqlHandler.evaluate函数,使用该函数重新执行该运行语句,使数据库根据日志的内容进行数据恢复。

此处因为evaluate函数中,我们将writeLog的条件修改为了session>=0就进行输出(不同的client会获得不同的值为自然数的session),所以在调用evaluate函数前先将session赋值为了-session-1,这样将其变成了负数,又易于重新恢复原值。