# HSQLDB的事务机制分析

# 文庆福 2011013239 thssvince@163.com 清华大学软件学院11班

### 2014年 4月 6日

# 目录

1	实验	简介	3
	1.1	实验背景	3
	1.2	实验环境	3
2	HSQ	DLDB 事务机制概述	4
	2.1	事务管理器	4
	2.2	事务处理流程	6
3	事务	的原子性	8
	3.1	新建事务	8
	3.2	事务性语句的执行	10
		3.2.1 插入语句	10
		3.2.2 删除语句	11
	3.3	事务的保存	12
	3.4	事务的回滚	13
	3.5	事务的提交	15
4	问题	总结	16

# 清华大学软件学院计算机系统软件(2)

4.1	HSQLDB实现了哪几种隔离级别?	16
4.2	在每一个事务中,数据操作时如何进行的?	16
4.3	如何实现回滚和提交操作?	16
4.4	保存点是如何实现的?	16

### 1 实验简介

#### 1.1 实验背景

数据库事务(transaction)一词看似比较陌生,其实在我们的数据库操作中常常会用到。例如我们在网上购物的时候,但我们点击购买物品并扣款的时候,这时候数据库的操作就应该是一个事务。从用户的账户扣除金额,减少物品数量,生成购买记录等操作应该是一个完整的过程,不可拆分。所以说,数据库事务就是由一系列数据库操作组成的一个完整的逻辑过程,要么完整地执行,要么完全不执行。

事务具有 ACID 四个特性: 原子性(Atomicity)、一致性(Consistency)、隔离性 (Isolation) 和持久性 (Durability)。

- 原子性: 一个事务(transaction)中的所有操作,要么全部完成,要么全部不完成,不会结束在中间某个环节。事务在执行过程中发生错误,会被回滚(Rollback)到事务开始前的状态,就像这个事务从来没有执行过一样。
- 一致性:在事务开始之前和事务结束以后,数据库的完整性没有被破坏。这表示 写入的资料必须完全符合所有的默认规则,这包含资料的精确度、串联性以及后 续数据库可以自发性地完成预定的工作。
- 隔离性: 当两个或者多个事务并发访问(此处访问指查询和修改的操作)数据库的同一数据时所表现出的相互关系。事务隔离分为不同级别,包括读未提交(Read uncommitted)、读提交(read committed)、可重复读(repeatable read)和串行化(Serializable)。
- 持久性: 在事务完成以后,该事务对数据库所作的更改便持久地保存在数据库之中,并且是完全的。

对事务的以上四大特性,一致性是由程序员保证的,原子性、隔离性与持久性是由 DBMS 来实现,本次实验我们将主要分析数据库的原子性,隔离性和持久性将在接下来 的两次实验中再做分析。

#### 1.2 实验环境

- 操作系统: Windows 8 企业版
- JDK: OpenJDK 7 (64-Bit)
- HSQLDB: 2.3.1

• IDE: Eclipse Standard(Kepler Service Release 1)

#### 2 HSQLDB 事务机制概述

HSQLDB 中事务处理部分由数据库实例的事务管理器 TransactionManager 进行管理,事务管理器和 session 相互配合共同事务处理的工作。

事务处理的核心是 TransactionManager,TransactionManager 接口提供了一系列事务处理的基本操作供使用,session 类调用 TransactionManager 接口提供的方法并进行封装,运用这些封装方法进行事务处理。HSQLDB 中事务处理的基本单元是操作 action。一个 action 是一个 RowAction 类。它也是事务处理中记录操作过程的基本单位。

HSQLDB 通过出错回滚的机制保证事务的原子性。一旦遇到不可处理的错误,该事务中所有进行过的操作都将进行回滚。HSQLDB 支持三种并发控制模型,分别是默认的两阶段封锁(2PL),多版本并发控制(MVCC)及多版本两阶段封锁(MV2PL)模式。对于每种模式,HSQLDB 支持 SQL 标准中的四个事务隔离级别:未提交读(READ UNCOMMITTED)、已提交读(READ COMMITTED)、可重复读(REPEATABLE READ)和可串行化(SERIALIZABLE)。

#### 2.1 事务管理器

HSQLDB 中 TransactionManager 接口定义了一些列的事务基本操作,下面重点关注 三个函数。

```
public void beginTransaction(Session session) {
           if (!session.isTransaction) {
               session.actionTimestamp
                                             = getNextGlobalChangeTimestamp();
               session.transactionTimestamp = session.actionTimestamp;
               session.isTransaction
                                             = true;
               transactionCount++;
           }
       }
11
   public boolean commitTransaction(Session session) {
13
           if (session.abortTransaction) {
               return false;
15
           }
17
```

```
writeLock.lock();
18
19
            try {
20
                int limit = session.rowActionList.size();
21
22
                // new actionTimestamp used for commitTimestamp
23
                session.actionTimestamp
                                                   = getNextGlobalChangeTimestamp();
24
                session.transactionEndTimestamp = session.actionTimestamp;
25
26
                endTransaction(session);
27
28
                for (int i = 0; i < limit; i++) {
29
                    RowAction action = (RowAction) session.rowActionList.get(i);
30
31
                    action.commit(session);
32
                }
33
34
                adjustLobUsage(session);
35
                persistCommit(session);
36
                endTransactionTPL(session);
37
            } finally {
38
                writeLock.unlock();
39
            }
40
41
            session.tempSet.clear();
42
43
            return true;
44
       }
45
46
   public void rollback(Session session) {
47
48
            session.abortTransaction
                                              = false;
49
            session.actionTimestamp
                                              = getNextGlobalChangeTimestamp();
50
            session.transactionEndTimestamp = session.actionTimestamp;
51
52
            rollbackPartial(session, 0, session.transactionTimestamp);
53
            endTransaction(session);
54
            writeLock.lock();
55
56
57
            try {
                endTransactionTPL(session);
58
            } finally {
                writeLock.unlock();
60
            }
61
```

62 }

- beginTransaction: 该方法将对 TransactionManager 做一些初始化工作,以便事务处理能正常工作。
- commitTransaction: 该方法提交事务,做一些收尾工作,标明事务处理结束。
- rollback: 该方法实现了回滚操作。

'可以说,事务管理器是事务机制的核心,事务处理中用到的方法均定义在管理器中。 共有三个类实现了 org.hsqldb.TransactionManager 接口:

- TransactionManager2PL
- TransactionManagerMVCC
- transactionManagerMV2PL

这些类分别对应上文提到的三种事务处理模型,隔离级别也由这三种管理器实现。

#### 2.2 事务处理流程

我们知道,HSQLDB中,SQL语句的执行是由 org.hsqldb.Session 类控制的,每条语句的执行位于 executeCompiledStatement 方法。这部分的工作流程:

```
public Result executeCompiledStatement(Statement cs, Object[] pvals,
                                                 int timeout) {
           Result r;
           if (abortTransaction) {
                rollback(false);
                return Result.newErrorResult(Error.error(ErrorCode.X_40001));
           }
           boolean isTX = cs.isTransactionStatement();
           if (!isTX) {
10
                . . .
                                                 = cs.execute(this);
12
                sessionContext.currentStatement = null;
                return r;
14
15
           while (true) {
16
17
                if (abortTransaction) {
18
```

```
rollback (false);
19
                    sessionContext.currentStatement = null;
20
                    return Result.newErrorResult(Error.error(ErrorCode.X_40001));
21
22
                timeoutManager.startTimeout(timeout);
23
                try {
                    latch.await();
25
                } catch (InterruptedException e) {
26
                    abortTransaction = true:
27
                boolean abort = timeoutManager.endTimeout();
29
                if (abort) {
30
                    r = Result.newErrorResult(Error.error(ErrorCode.X_40502));
31
                    endAction(r);
32
                    break;
33
                }
34
                if (abortTransaction) {
35
                    rollback (false);
36
                    sessionContext.currentStatement = null;
37
                    return Result.newErrorResult(Error.error(ErrorCode.X_40001));
38
                }
39
                database.txManager.beginActionResume(this);
40
                          tempActionHistory.add("sql execute" + cs.sql + ""
41
                // + actionTimestamp + " " + rowActionList.size());
42
                sessionContext.setDynamicArguments(pvals);
                r = cs.execute(this);
44
                if (database.logger.getSqlEventLogLevel()
45
                        >= SimpleLog.LOG.NORMAL) {
46
                    database.logger.logStatementEvent(this, cs, pvals, r,
47
                                                        SimpleLog .LOG_NORMAL);
48
                }
49
                lockStatement = sessionContext.currentStatement;
50
                          tempActionHistory.add("sql execute end"
51
                // + actionTimestamp + " " + rowActionList.size());
52
                endAction(r);
53
                if (abortTransaction) {
54
                    rollback (false);
55
                    sessionContext.currentStatement = null;
56
                    return Result.newErrorResult(Error.error(r.getException(),
57
                             ErrorCode.X_40001, null));
58
                }
59
                if (redoAction) {
61
                    redoAction = false;
62
```

```
try {
63
                          latch.await();
                     } catch (InterruptedException e) {
65
                          abortTransaction = true;
66
                     }
                 } else {
                     break;
69
                 }
            }
71
            return r;
73
        }
74
```

这里保留了 executeCompiledStatement 方法的框架。我们看到,第 10 行,方法首先判断 当前处理的语句是否为事务性的,如果不是,则直接处理,否则进入第 17-72 行的循环: 这里的循环实际上是为第 63 行的 redoAction 设计的,如果没有 redoAction,我们发现,这里的处理过程实际上分为如下几步:

- 判断是否需要中断事务。
- 等待并发事务的结束。
- 再次判断是否需要中断当前事务(因为处理并发事务可能会引发新异常)。
- 执行语句。
- 第三次判断是否需要中断当前事务(因为执行中可能引发异常)。
- 判断是否需要重新执行当前语句(对于 INSERT 和 DELETE 语句,可能会由于并 发事务的冲突导致失败,这将在下次实验中详细分析)

由此,我们知道,事务处理的总体流程是,在任何可能产生异常的地方进行检测,如果 遇到异常,则执行回滚操作。

## 3 事务的原子性

#### 3.1 新建事务

首先,在默认状况下,HSQLDB 会将一个 session 的 isAutoCommit 域设置为 true,这样实际上每一条语句都被视为一个 transaction。

```
stry {
    if (r.isError()) {
        rollback(false);
    } else {
        commit(false);
    }

catch (Exception e) {
        currentStatement = null;
        return Result.newErrorResult(
        Error.error(ErrorCode.X_40001));
    }
}
```

在每一个 executeCompiledStatement 方法中,由于 isAutoCommit 被置为 true,故每一次都会进行 commit 操作。 在 commit 方法中,首先会调用 database.txManager 的 commitTransaction 方法提交此次事务。后面会对 commitTransaction 操作进行详细分析。

接下来的 endTransaction 方法将会清除该 transaction 的各个记录。包括 savepoints, rowActionList, transaction tables, transactionNavigators 等。 另外,这里会将只读属性、隔离模式、锁声明等都设为默认值。

```
private void endTransaction(boolean commit, boolean chain) {
           sessionContext.savepoints.clear();
2
           sessionContext.savepointTimestamps.clear();
           rowActionList.clear();
           sessionData.persistentStoreCollection.clearTransactionTables();
           sessionData.closeAllTransactionNavigators();
           sessionData.clearLobOps();
           lockStatement = null;
           logSequences();
10
           if (!chain) {
11
               sessionContext.isReadOnly = isReadOnlyDefault ? Boolean.TRUE
12
                                                                : Boolean.FALSE;
13
                setIsolation(isolationLevelDefault);
14
           }
15
16
           Statement endTX = commit ? StatementSession.commitNoChainStatement
17
                                     : StatementSession.rollbackNoChainStatement;
           if (database.logger.getSqlEventLogLevel() > 0) {
19
                database.logger.logStatementEvent(this, endTX, null,
                                                   Result.updateZeroResult,
21
                                                   SimpleLog.LOG_ERROR);
           }
23
```

从这里也可以看出, HSQLDB 中一个 transaction 的关键要素有 savepoints、rowActionList、transactionTables、transactionNavigators、isReadOnly、isolationMode、lockStatement 等。由于设置了 autoCommit 之后,每一行语句运行完毕就 endTransaction,故为了分析 transaction 机制,必须将该域设置为 false。

#### 3.2 事务性语句的执行

#### 3.2.1 插入语句

```
1 CREATE TABLE testtable (id INTEGER );
2 SET AUTOCOMMIT FALSE ;
3 INSERT INTO testtable VALUES (1);
```

采用以上的 SQL 语句为例执行,插入语句的执行入口位于 org.hsqldb.StatementInsert 类的 getResult 方法。该方法在初始化后(包括初始化存储器和列信息、准备数据等),并在检查约束和触发器后,调用 org.hsqldb.Table 类的 insertSingleRow 方法处理插入单行操作。

insertSingleRow 也会做一些检查,这里,store.getNewCachedObject 方法(实际上是接口的具体实现)会根据表的类型(MEMORY, TEXT, CACHED),新建一个具体类的Row 对象,并将相应的数据装入Row。这里以Memory Table 为例:

```
public CachedObject getNewCachedObject (Session session , Object object ,

boolean tx) {

int id;

synchronized ( this ) {

id = rowIdSequence ++;
}
```

```
Row row = new RowAVL(table , (Object []) object , id , this );

if (tx) {

    RowAction action = new RowAction (session , table ,

    RowAction .ACTION_INSERT , row ,

    null );

row. rowAction = action;

}

return row;
```

第 3-6 行生成一个表中行的唯一的 id。

第7行利用 RowAVL 类的构造方法得到行对象 row。

第 8-13 行给这个行添加了 RowAction 对象,标明当前执行的是插入操作。其中 RowAction 类继承自 RowActionBase 类,表示一个行(Row)的插入、删除、回滚或提交的行为及相关操作。RowAction 类别包括 ACTION\_NONE、ACTION\_INSERT、ACTION\_DELETE等。

在得到填充过数据和 Action 信息的 Row 对象后,insertSingleRow 方法将调用 session 对象的 addInsertAction 方法将行插入,这个方法会调用 TransactionManager 的同名方法 addInsertAction 执行插入操作。和之前提到的 beginAction 方法一样,这里的ddInsertAction 也随事务管理器的不同而不同。取其主要部分分析:

```
public void addInsertAction(Session session, Table table,

PersistentStore store, Row row,

int[] changedColumns) {

RowAction action = row.rowAction;

if (action == null) {

throw Error.runtimeError(ErrorCode.GENERALERROR,

"null insert action");

}

store.indexRow(session, row);

session.rowActionList.add(action);

row.rowAction = null;

}
```

第9行,该方法调用 store 对象的 indexRow 方法,将 row 插入到表中。

第 10 行,将这个 action 加入 session 对象的 rowActionList 中,为之后的回滚做好准备。

#### 3.2.2 删除语句

执行如下 SQL 语句调试分析:

**DELETE FROM testtable** 

DELETE 语句是在 org.hsqldb.StatementDML 类中处理的,和 INSERT 语句一样,在 删除前,还需要做一些准备工作,包括生成 navigator,检查触发器等。最终删除数据的 操作在该类的 delete 方法中执行:

我们看到,这里的行为与 org.hsqldb.Table 类的 insertSingleRow 的行为类似,首先准备好 row 对象,然后调用 session 对象的 addDeleteAction 方法删除行。这个方法同样会调用事务管理器的同名方法继续执行。

这里,不同的管理器采取了不同的方法进行处理。由于代码都很简单,这里不再列出,仅列出三种管理器的策略:

- 2PL: 从表中删除, 并记录此 Action
- MVCC: 只记录此 Action, 不删除物理数据
- MV2PL: 只记录此 Action,不删除物理数据

#### 3.3 事务的保存

分别执行如下 SQL 语句调试分析:

SAVEPOINT name;

RELEASE SAVEPOINT name;

保存点是由 org.hsqldb.Session 类的 savepoint 方法实现的:

```
public synchronized void savepoint(String name) {
   int index = sessionContext.savepoints.getIndex(name);
   if (index != -1) {
      sessionContext.savepoints.remove(name);
      sessionContext.savepointTimestamps.remove(index);
}
```

```
sessionContext.savepoints.add(name,

ValuePool.getInt(rowActionList.size()));
sessionContext.savepointTimestamps.addLast(actionTimestamp);

}
```

我们看到,这里首先删除可能已经存在的同名保存点。同时记录当前保存点的名称和 rowActionList 的长度组成的键值对至 savepoints 这个 hash 表中。接下来记录当前 action 的时间戳。

在删除保存点时,是在 org.hsqldb.Session 类的 releaseSavepoint 方法中处理:

显然,此方法不仅删除给定的保存点,还删除其后的所有保存点。

#### 3.4 事务的回滚

回滚分为两类,一类是回滚整个事务,另一类是回滚至某个保存点。无论是哪一种回滚,都将调用某个事务管理器的 rollbackPartial 方法进行回滚:

回滚整个事务,将调用 rollbackPartial(session, 0, session.transactionTimestamp);

对于回滚至某个保存点,将调用 rollbackPartial(session, start, timestamp);

rollbackPartial 方法用于回滚从 rowActionList 指定下标和某个时间戳开始的全部 Action。

三个管理器的实现不尽相同,但流程基本是一致的,这里以 2PL 为例进行说明:

```
public void rollbackPartial(Session session, int start, long timestamp) {
   int limit = session.rowActionList.size();
   if (start == limit) {
      return;
   }
   for (int i = limit - 1; i >= start; i--) {
      RowAction action = (RowAction) session.rowActionList.get(i);
      if (action == null || action.type == RowActionBase.ACTION_NONE
```

```
|| action.type == RowActionBase.ACTION_DELETE_FINAL) {
   9
                  continue;
   10
              }
   11
              Row row = action.memoryRow;
   12
              if (row == null) {
   13
                  row = (Row) action.store.get(action.getPos(), false);
   15
              if (row == null) {
   16
                  continue;
   17
              action.rollback(session, timestamp);
   19
              int type = action.mergeRollback(session, timestamp, row);
   20
              action.store.rollbackRow(session, row, type, txModel);
   21
          }
   22
          session.rowActionList.setSize(start);
   23
   24 }
   对于列表中指定范围内的每个 RowAction,得到其 Row 对象(第 18-26 行)。
   接下来,调用 action 对象的 rollback 方法,标记 action 的 commitTimestamp等字
段。
   第30行, action 对象的 mergeRollback 方法, 合并部分 Action 对象。
   第32行,回滚操作最终在 store 对象中的 rollbackRow 方法中执行:
      public void rollbackRow (Session session, Row row, int changeAction,
          int txModel) {
    2
          switch ( changeAction ) {
              case RowAction . ACTION_DELETE :
                  if (txModel == TransactionManager .LOCKS) {
                      (( RowAVL) row ). setNewNodes ( this );
                      indexRow(session , row );
                  }
                  break ;
              case RowAction . ACTION_INSERT :
   10
                  if (txModel == TransactionManager .LOCKS) {
   11
                      delete(session, row);
   12
                      remove(row.getPos ());
                  }
   14
                  break;
```

显然,这里的操作是显然的,对于删除,将行重新插入;对于插入,删除行。 然而,MVCC模型的处理略有不同,之前提到,对于MVCC/MV2PL,删除操作并

16

17 18 } · · · · · · · }

未真正执行,因此,MVCC/MV2PL 的最终回滚是在 commitRow 方法中处理的:

```
public void commitRow (Session session, Row row, int changeAction,
                            int txModel) {
       Object [] data = row.getData ();
       switch (changeAction) {
4
           case RowAction . ACTION_DELETE :
           database.logger. writeDeleteStatement (session, (Table) table,
                                                     data );
           break ;
       case RowAction . ACTION_INSERT :
           database.logger. writeInsertStatement (session, row,
10
                                                    (Table) table);
11
           break ;
12
       case RowAction . ACTION_INSERT_DELETE :
13
           // INSERT + DELETE
14
15
           break ;
       case RowAction . ACTION_DELETE_FINAL :
16
           delete(session , row );
17
           break ;
18
       }
19
20 }
```

从名字看,这个方法用于处理事务的提交。这里先分析跟回滚有关的部分:对于MVCC/MV2PL,插入操作的回滚会被置为ACTION\_DELETE\_FINAL,因此,会在这里执行真正的删除操作。

#### 3.5 事务的提交

事务的提交通过 COMMIT 语句执行。这是在各个管理器的 commitTransaction 方法中处理的。和之前一样, commitTransaction 方法的实现也不尽相同,大致流程如下:

- 1. 调用 endTransaction 方法,置 session 的事务状态为 false,同时事务计数器减一。
- 2. 遍历每一个 Action, 执行 commit。对于 2PL, 从刚才列出的代码里可以发现, 插入和删除只需记录日志即可。对于 MVCC/MV2PL, 还需要进行额外的操作, persistCommit 方法会填充 action 里的信息, 这样再调用commitRow 的时候就会顺利删除了。
- 3. 最后,调用 endTransactionTPL 方法根据管理器的实现方法做一些收尾工作,例如释放锁等。

- 4 问题总结
- 4.1 HSQLDB实现了哪几种隔离级别?

HSQLDB 实现了四个隔离级别:

- 可串行化(SERIALIZABLE)
- 可重复读 (REPEATABLE READ)
- 已提交读(READ COMMITTED)
- 未提交读(READ UNCOMMITTED)
- 4.2 在每一个事务中,数据操作时如何进行的?

见 3.2 节

4.3 如何实现回滚和提交操作?

见 3.4 节 和 3.5 节

4.4 保存点是如何实现的?

见 3.3 节