## 实验三: 分布式数据库数据模式匹配和事务管理

学与	<u>∃</u> : <u>2</u>	021031514	22_	姓名:	温	家伟			班级: 大	数据分析 210
1、实验环境安装情况(用☑替换□即可)										
	a)	☑自安装	环境	□高校	邦系统	(如果选	择后	者,以一	下三个不	用回答)
	b)	□单机		☑多机						
	c)	□单数据	库实例	☑两个	数据库等	实例		□多个数	数据库实	例
	d)	☑同类型	数据库实例	□两个	类型数据	居库实例		□多类	型数据库	实例
	e)	□Mycat		⊠Shar	dingSph	ere				
	f)	✓MySQL	_	□Opei	1Gauss			□其他_		
2、实验内容										
	a)	针对实验	运行环境(月	目☑替换	□即可)					
		☑命令行	下进行实验	□Java	□Java 应用程序进行实验			□Python 应用程序进行实验		
		□其他								
	b)	针对实验	一和试验二的	的学生表	Stu、课	程表 Cou	ı和学	生选课	表 SC,维	继续插入一些数
		据,尽量!	贴合实际,以	以备后续	查询使用	月,插入	数据之	之后完成	戈如下两/	个查询:
		(1) 利用	l like 关键字	查询整个	^库中学	生表 Stu	中学	生姓名	Sname 中	回含"宇"字
		的所有学								
(2) 利用 like 关键字查询整个库中课程表 Cou 中课程名 Cname					name 包含	含"数据库"三				
个字的所有课程信息。								_,	3244171	
		能否实现: ☑能 □不能(如果可以完成下表)								
	表 整个库(Mycat 或 ShardingSphere)									
Stu SQL 语句: select * from wenjw Stu where Sname like '%字%';					<del></del> 字%':					
结果(截图):										
mysql> select * from wenjw_Stu where Sname like '%字%';										
		+   Sno	+   Sname	+   Sdept	+   Stel		Sex	-+   Sage	+   Saddr	Spost
		1 2106	· ·+   周宇浪	+   计院	+	8722410	 男	1 20	· +   河南省	014500
			张宇	理学院	1593		男	19		025000
2 rows in set (0.04 sec)								•	•	
	Cou	SQL 请	SQL 语句: select * from wenjw_Cou where Cname like '%数据库%';							
		结果(截图):								
mysql> select * from wenjw_Cou where Cname like '%数据库%';					+	+				
		+	Cname		Cdept	Ctea +	Co	date	CScore	Caddr
		12011	.   分布式数据	库 	计院	范玉雷 +	大   ·+	:三上	3	健行楼
	1 row in set (0.02 sec)									
			利用 like 关键字查询每个库中学生表 Stu 中学生姓名 Sname 中包含"宇"字							
的所有学生信息; (2)利用 like 关键字查询每个库中课程表 Cou 中课程名 Cname 包含"数据库个字的所有课程信息。。						\$ (/)W !=				
						宫"数据厍"三				

表	数据库 1	数据库 2		

Stu	SQL 语句:	SQL 语句:		
	select * from wenjw_Stu0 where	select * from wenjw_Stu1 where Sname		
	Sname like '%宇%';	like '%字%';		
	结果(截图):	结果(截图):		
	select * from wenjw_Stu0 where Sname like '%字%';    Sname	L [wenjw_db1]> select * from wenjw_Stu1 where Sname like '%字%';  o   Sname   Sdept   Stel   Sex   Sage   Saddr  05   张宇   理学院   15935231685   男   19   辽宁省  w in set (0.00 sec)		
Cou	SQL 语句:	SQL 语句:		
	select * from wenjw_Cou where	select * from wenjw_Cou where Cname		
	Cname like '%数据库%';	like '%数据库%';		
	结果(截图):	结果(截图):		
	mysql> select * from wenjw_Cou where Cname like '%数据库%';    Cno	wenjw_dbl]> select * from wenjw_Cou where Cname like '\数据库\';    Cname		

c) 前述实验大家都未使用 Begin Transaction/Commit/Abort 等关键字,其实大家使用的是隐式事务,默认每个 SQL 语句为一个事务。针对显示事务进行如下实验: 首先要确定 Mycat 或 ShardingSphere 端口是否接受 Begin Transaction/Commit/Abort 等关键字: ☑能 □不能 如果不能,允许同学在其中一个数据库上完成以下事务相关实验; 如果能,需要两个 Mycat 或 ShardingSphere 端口,用以分别执行两个事务;

□☑整个库(Mycat 或 ShardingSphere) □数据库 1 □数据库 2 事务 T1 事务 T2 **Begin Transaction** 按照学号查询自己的信息: SQL 语句: select \* from wenjw Stu where Sno = 2101; 查询结果截图: mysql> select \* from wenjw\_Stu where Sno = 2101; | St | Sno | Sname | Stel | Sdept | 2101 | 温家伟 理学院 | 19858180826 | 男 1 row in set (0.01 sec) **Begin Transaction** 按照学号查询自己的信息: SQL 语句: select \* from wenjw\_Stu where Sno = 2101; 查询结果截图: mysql> select \* from wenjw\_Stu where Sno = 2101; | Sno | Sname | Sdept Stel | 理学院 | 2101 | 温家伟 | 19858180826 | 身 1 row in set (0.01 sec)

	按照学号更新自己的手机号为任意值:
	SQL 语句:
	update wenjw Stu set Stel = '88888888888'
	where Sno = 2101;
	更新结果截图:
	mysql> select * from wenjw_Stu where Sno = 2101; ++
	Sno   Sname   Sdept   Stel   Se
	++
	2101   温家伟   理学院   88888888888   男
	+ 1 row in set (0.01 sec)
按照学号查询自己的信息:	
SQL 语句:	
select * from wenjw_Stu where Sno = 2101;	
查询结果截图:	
<pre>iysql&gt; select * from wenjw_Stu where Sno = 2101;</pre>	
Sno   Sname   Sdept   Stel   Se	
2101   温家伟   理学院   19858180826   男	
. row in set (0.02 sec)	
	Commit
按照学号查询自己的信息:	
SQL 语句:	
select * from wenjw_Stu where Sno = 2101;	
查询结果截图:	
mysql> select * from wenjw_Stu where Sno = 2101;	
1	
Commit	A1
· · · · · · · · · · · · · · · · · · ·	Abort
按照学号查询自己的信息:	
SQL 语句:	
select * from wenjw_Stu where Sno = 2101;	
查询结果截图:	
mysql> select * from wenjw_Stu where Sno = 2101;	
Sno   Sname	
1 row in set (0.03 sec)	
Commit	
Commit	

3、实验总结:本次实验主要是探究 MySQL 在分布式数据库搭建后的事务。 首先,我们查看隔离级别:

```
mysql> select @@transaction_isolation;
+-----+
| @@transaction_isolation |
+-----+
| REPEATABLE-READ |
+-----+
1 row in set (0.01 sec)
```

我们可以看到这是可重复读,也就是说,一个事务里面,只要你自己不修改,什么时候读都 是一样的,只有自己提交后,若其他事务对值做了修改,才会被观测到。

然后,我又测试了,insert 语句的情况,和上述实验结果相同。一般的数据库在可重复 读情况的时候,无法屏蔽其他事务 insert 的数据。因为隔离性实现是对数据加锁完成的,而 insert 待插入的数据因为并不存在,那么一般加锁无法屏蔽这类问题,会造成虽然大部分内容是可重复读的,但是 insert 的数据在可重复读情况被读取出来,导致多次查找时,会多查找出来新的记录,也就是幻读。很明显,MySQL 在 RR 级别的时候,是解决了幻读问题的(解决的方式是用 Next-Key 锁(GAP+行锁))。同样的分布式的情况下,MySQL 也做到了解决幻读。

MySQL 有四种隔离方式,分别是可串行化(隔离级别最高,但效率低下)、可重复读、读提交、读未提交(效率最高,但几乎没隔离),并且,MySQL 的默认隔离级别是可重复读。