课堂主题

MyCat介绍、MyCat核心概念、MyCat分片规则、MyCat读写分离

课堂目标

理解MyCat介绍和核心概念

掌握MyCat分片规则

掌握MyCat读写分离

能够使用MyCat进行分库分表和读写分离

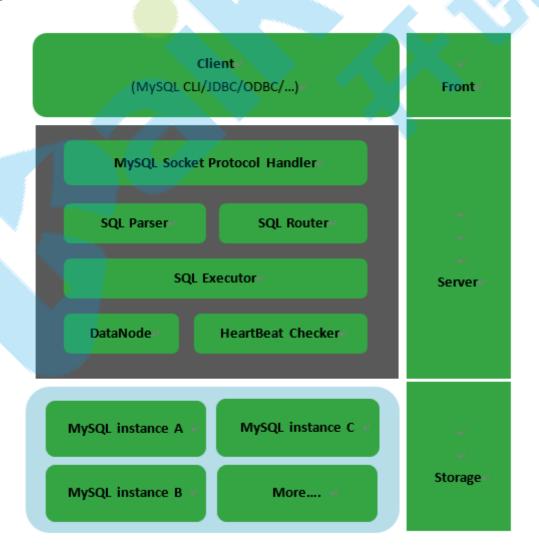
Mycat介绍

什么是Mycat?

官方网站: http://www.mycat.io/

db proxy Mycat

Mycat架构



Mycat核心概念

• Schema: 由它指定逻辑数据库 (相当于MySQL的database数据库)

Table:逻辑表(相当于MySQL的table表)DataNode:真正存储数据的物理节点

• DataHost: 存储节点所在的数据库主机 (指定MySQL数据库的连接信息)

• User: MyCat的用户 (类似于MySQL的用户, 支持多用户)

Mycat主要解决的问题

- 海量数据存储
- 查询优化

Mycat对多数据库的支持











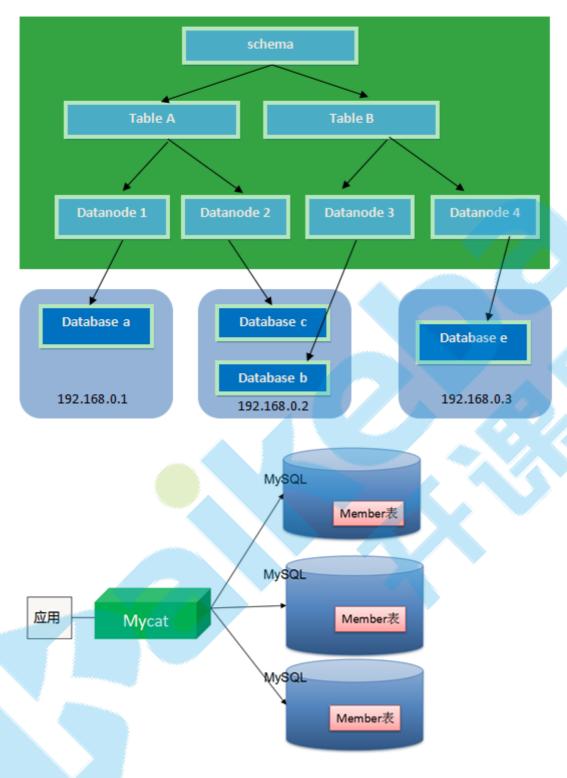


Mycat分片策略

MyCAT支持水平分片与垂直分片:

• 水平分片: 一个表格的数据分割到多个节点上, 按照行分隔。

• 垂直分片: 一个数据库中多个表格A, B, C, A存储到节点1上, B存储到节点2上, C存储到节点3上。



MyCAT通过定义表的分片规则来实现分片,每个表格可以捆绑一个分片规则,每个分片规则指定一个分片字段并绑定一个函数,来实现动态分片算法。

1. Schema:逻辑库,与MySQL中的Database (数据库)对应,一个逻辑库中定义了所包括的Table。

2.**Table**:表,即物理数据库中存储的某一张表,与传统数据库不同,这里的表格需要声明其所存储的逻辑数据节点DataNode。**在此可以指定表的分片规则。**

3.**DataNode**: MyCAT的逻辑数据节点,是存放table的具体物理节点,也称之为分片节点,通过DataHost来关联到后端某个具体数据库上

4. DataHost: 定义某个物理库的访问地址,用于捆绑到Datanode上

Mycat安装

注意: 需要先安装jdk (操作系统如果是64位,必须安装64位的JDK)

● 第一步: 下载MyCat

```
wget http://dl.mycat.io/1.6-RELEASE/Mycat-server-1.6-RELEASE-20161028204710-
linux.tar.gz
```

• 第二步:解压缩,得到mycat目录

```
tar -zxvf Mycat-server-1.6-RELEASE-20161028204710-linux.tar.gz
```

• 第三步: 进入mycat/bin, 启动MyCat

```
- 启动命令: ./mycat start- 停止命令: ./mycat stop- 重启命令: ./mycat restart- 查看状态: ./mycat status
```

• 第四步: 访问Mycat

```
使用mysql的客户端直接连接mycat服务。默认服务端口为【8066】
mysql -uroot -p123456 -h127.0.0.1 -p8066
```

Mycat分片

配置schema.xml

schema.xml介绍

schema.xml作为Mycat中重要的配置文件之一,**管理着Mycat的逻辑库、表、分片规则、DataNode**以及DataHost之间的映射关系。弄懂这些配置,是正确使用Mycat的前提。

- schema 标签用于定义MyCat实例中的逻辑库
- Table 标签定义了MyCat中的逻辑表
- dataNode 标签定义了MyCat中的数据节点,也就是我们通常说所的数据分片。
- dataHost标签在mycat逻辑库中也是作为最底层的标签存在,直接定义了具体的数据库实例、读写分离配置和心跳语句。

schema.xml配置

```
<table name="item" dataNode="dn1,dn2,dn3" rule="mod-long"
primaryKey="ID"/>
   </schema>
   <!-- <dataNode name="dn1$0-743" dataHost="localhost1" database="db$0-743"
   <dataNode name="dn1" dataHost="localhost1" database="db1" />
   <dataNode name="dn2" dataHost="localhost1" database="db2" />
   <dataNode name="dn3" dataHost="localhost1" database="db3" />
   <!--
       dataHost:数据主机(节点主机)
       balance: 1 : 读写分离 0 : 读写不分离
       writeType: 0 第一个writeHost写, 1 随机writeHost写
       dbDriver: 数据库驱动 native: MySQL JDBC: Oracle、SQLServer
       switchType: 是否主动读
       1、主从自动切换 -1 不切换 2 当从机延时超过slaveThreshold值时切换为主读
   <dataHost name="localhost1" maxCon="1000" minCon="10" balance="0"</pre>
             writeType="0" dbType="mysql" dbDriver="native" switchType="1"
slaveThreshold="100">
       <heartbeat>select user()</heartbeat>
       <writeHost host="hostM1" url="192.168.24.129:3306" user="root"</pre>
                  password="root" >
       </writeHost>
   </dataHost>
</mycat:schema>
```

配置Server.xml

server.xml介绍

server.xml几乎保存了所有mycat需要的系统配置信息。最常用的是在此配置用户名、密码及权限。

server.xml配置

配置rule.xml

rule.xml里面就定义了我们对表进行拆分所涉及到的规则定义。我们可以灵活的对表使用不同的分片算法,或者对表使用相同的算法但具体的参数不同。这个文件里面主要有tableRule和function这两个标签。在具体使用过程中可以按照需求添加tableRule和function。

此配置文件可以不用修改,使用默认即可。

tableRule 标签配置说明:

- name 属性指定唯一的名字,用于标识不同的表规则
- rule 标签则指定对物理表中的哪一列进行拆分和使用什么路由算法。
- columns 内指定要拆分的列名字。
- **algorithm** 使用 function 标签中的 name 属性。连接表规则和具体路由算法。当然,多个表规则可以连接到同一个路由算法上。 table 标签内使用。让逻辑表使用这个规则进行分片。

function 标签配置说明:

- name 指定算法的名字。
- class 制定路由算法具体的类名字。
- property 为具体算法需要用到的一些属性。

路由算法的配置可以查看算法章节。

十个常用的分片规则

连续分片

一、日期列分区法

```
<columns>create_time</columns>
        <algorithm>sharding-by-month</algorithm>
   </rule>
</tableRule>
<function name="sharding-by-month"</pre>
   class="io.mycat.route.function..PartitionByMonth">
   cproperty name="dateFormat">yyyy-MM-dd</property>
   property name="sBeginDate">2014-01-01
</function>
<!--
   按单月小时分片
   适合做日志,每月末,手工清理
<tableRule name="sharding-by-hour">
   <rule>
       <columns>create_time</columns>
        <algorithm>sharding-by-hour</algorithm>
   </rule>
</tableRule>
<function name="sharding-by-hour"</pre>
   class="io.mycat.route.function..LastestMonthPartition">
   cproperty name="splitOneDay">24</property>
</function>
```

配置说明:

• tableRule标签:

columns: 标识将要分片的表字段

algorithm: 指定分片函数

• function标签:

dateFormat: 日期格式

sBeginDate: 开始日期

spartionDay:分区天数,即默认从开始日期算起,分隔10天一个分区

二、范围约定

配置说明:

• tableRule标签:

columns: 标识将要分片的表字段

algorithm: 指定分片函数

• function标签:

mapFile: 指定分片函数需要的配置文件名称

autopartition-long.txt文件内容:

所有的节点配置都是从0开始,及0代表节点1,此配置非常简单,即预先制定可能的id范围对应某个分片

优势: 扩容无需迁移数据

缺点: 热点数据, 并发受限

离散分片

一、枚举法

配置说明:

• tableRule标签:

columns: 标识将要分片的表字段

algorithm: 指定分片函数

• function标签:

mapFile: 指定分片函数需要的配置文件名称

type: 默认值为0,0表示Integer,非零表示String

defaultNode: 指定默认节点,小于0表示不设置默认节点,大于等于0表示设置默认节点,0代表节点1。

- 默认节点的作用: 枚举分片时, 如果碰到不识别的枚举值, 就让它路由到默认节点。
- 如果不配置默认节点(defaultNode值小于0表示不配置默认节点),碰到不识别的枚举值就会报错:

can't find datanode for sharding column:column name val:fffffff

partition-hash-int.txt 配置:

```
10000=0 列等于10000 放第一个分片
10010=1
男=0
女=1
beijing=0
tianjin=1
zhanghai=2
```

二、求模法

此种配置非常明确,即根据id与count (你的结点数)进行求模运算,相比方式1,此种在批量插入时需要切换数据源,id不连续

配置说明:

• tableRule标签:

columns: 标识将要分片的表字段

algorithm : 指定分片函数

• function标签:

count: 节点数量

三、字符串拆分hash解析

配置说明:

• tableRule标签:

columns: 标识将要分片的表字段

algorithm: 指定分片函数

• function标签:

length: 代表字符串hash求模基数

count: 分区数

hashSlice: hash预算位,即根据子字符串 hash运算

```
"2" -> (0,2)
"1:2" -> (1,2
"1:" -> (1,0)
"-1:" -> (-1,0)
":-1" -> (0,-1)
":" -> (0,0)
```

```
public class PartitionByStringTest {
  @Test
   public void test() {
      PartitionByString rule = new PartitionByString();
      String idVal=null;
      rule.setPartitionLength("512");
      rule.setPartitionCount("2");
     rule.init();
     rule.setHashSlice("0:2");
     idval = "0";
//
     Assert.assertEquals(true, 0 == rule.calculate(idVal));
//
//
    idval = "45a";
     Assert.assertEquals(true, 1 == rule.calculate(idval));
//
```

```
//last 4
rule = new PartitionByString();
rule.setPartitionLength("512");
rule.setPartitionCount("2");
rule.init();
//last 4 characters
rule.setHashSlice("-4:0");
idval = "aaaabbb00000";
Assert.assertEquals(true, 0 == rule.calculate(idval));
idval = "aaaabbb2359";
Assert.assertEquals(true, 0 == rule.calculate(idval));
}
```

四、固定分片hash算法

配置说明:

• tableRule标签:

columns: 标识将要分片的表字段

algorithm: 指定分片函数

• function标签:

partitionCount: 指定分片个数列表

partitionLength: 分片范围列表,分区长度:默认为最大2^n=1024,即最大支持1024分区

约束:

count, length 两个数组的长度必须是一致的。 1024 = sum((count[i]*length[i]))

用法例子:

```
int[] length = new int[] { 256, 512 };
PartitionUtil pu = new PartitionUtil(count, length);

// 下面代码演示分别以offerId字段或memberId字段根据上述分区策略拆分的分配结果
int DEFAULT_STR_HEAD_LEN = 8; // cobar默认会配置为此值
long offerId = 12345;
String memberId = "qiushuo";

// 若根据offerId分配, partNo1将等于0, 即按照上述分区策略, offerId为12345时将会被分配到partitionO中
int partNo1 = pu.partition(offerId);

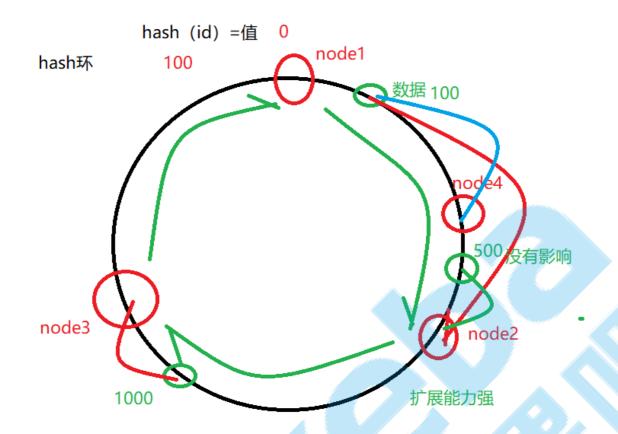
// 若根据memberId分配, partNo2将等于2, 即按照上述分区策略, memberId为qiushuo时将会被分到partition2中
int partNo2 = pu.partition(memberId, 0, DEFAULT_STR_HEAD_LEN);

Assert.assertEquals(0, partNo1);
Assert.assertEquals(2, partNo2);
}
```

如果需要平均分配设置: 平均分为4分片, partitionCount*partitionLength=1024

五、一致性hash

```
<tableRule name="sharding-by-murmur">
   <rule>
      <columns>user_id</columns>
      <algorithm>murmur</algorithm>
   </rule>
</tableRule>
<function name="murmur"</pre>
   class="io.mycat.route.function.PartitionByMurmurHash">
   <!-- 默认是0 -->
   cproperty name="seed">0</property>
   <!-- 要分片的数据库节点数量,必须指定,否则没法分片 -->
   count">2
   <!-- 一个实际的数据库节点被映射为这么多虚拟节点,默认是160倍,也就是虚拟节点数是物理节点数
的160倍 -->
   roperty name="virtualBucketTimes">160
   <!-- <pre><!-- <pre>property name="weightMapFile">weightMapFile/property> 节点的权重,没有指
定权重的节点默认是1。以properties文件的格式填写,以从0开始到count-1的整数值也就是节点索引为
key,以节点权重值为值。所有权重值必须是正整数,否则以1代替 -->
   <!-- <property name="bucketMapPath">/etc/mycat/bucketMapPath</property>
      用于测试时观察各物理节点与虚拟节点的分布情况,如果指定了这个属性,会把虚拟节点的murmur
hash值与物理节点的映射按行输出到这个文件,没有默认值,如果不指定,就不会输出任何东西 -->
</function>
```



一致性hash 0-2的32次方减1 预算有效解决了分布式数据的扩容问题,前1-9中id规则都多少存在数据 扩容难题,而10规则解决了数据扩容难点

六、编程指定

配置说明:

• tableRule标签:

columns: 标识将要分片的表字段

algorithm : 指定分片函数

• function标签:

startIndex: 字符串截取的起始索引位置

size: 截取的位数

partitionCount: 分区数量

defaultPartition: 默认分区

11010419800101

此方法为直接根据字符子串(必须是数字)计算分区号(由应用传递参数,显式指定分区号)。

例如id=05-100000002

在此配置中代表根据id中从startIndex=0,开始,截取siz=2位数字即05,05就是获取的分区,如果没 传默认分配到defaultPartition

优点:数据分布均匀,并发能力强

缺点: 移植性差、扩容性差

综合分片

一、通配取模

配置说明:

• tableRule标签:

columns: 标识将要分片的表字段

algorithm: 指定分片函数

• function标签:

patternValue: 求模基数

defaultNode: 默认节点,如果不配置了默认,则默认是0即第一个结点

mapFile: 配置文件路径

partition-pattern.txt文件内容:

配置文件中,1-32 即代表 id%256 后分布的范围,如果在1-32则在分区1,其他类推,如果id非数字数据,则会分配在defaultNode 默认节点

```
# id partition range start-end ,data node index
###### first host configuration
1-32=0
33-64=1
65-96=2
97-128=3
######## second host configuration
129-160=4
161-192=5
193-224=6
225-256=7
0-0=7
```

二、ASCII码求模通配

配置说明:

• tableRule标签:

columns: 标识将要分片的表字段

algorithm: 指定分片函数

• function标签:

patternValue: 求模基数

prefixLength: ASCII 截取的位数

mapFile: 配置文件路径

partition-pattern.txt文件内容:

配置文件中,1-32 即代表 id%256 后分布的范围,如果在1-32则在分区1,其他类推

此种方式类似方式6,只不过采取的是将列中前prefixLength位所有ASCII码的和与patternValue 进行求模,即 sum%patternValue ,获取的值在通配范围内的,即分片数。

ASCII编码:

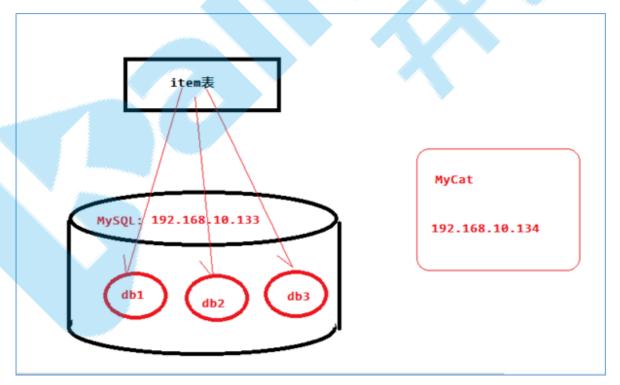
- 48-57=0-9阿拉伯数字
- 64、65-90=@、A-Z
- 97-122=a-z

```
# range start-end ,data node index
# ASCII
# 48-57=0-9
# 64、65-90=@、A-Z
# 97-122=a-z
##### first host configuration
1-4=0
5-8=1
9-12=2
13-16=3
##### second host configuration
17-20=4
21-24=5
25-28=6
29-32=7
0-0=7
```

测试分片

需求

把商品表分片存储到三个数据节点上。



创建表

配置完毕后,重新启动mycat。使用mysql客户端连接mycat,创建表。

```
CREATE TABLE item (
  id int(11) NOT NULL,
  name varchar(20) DEFAULT NULL,
  PRIMARY KEY (id)
) ENGINE=InnoDB DEFAULT CHARSET=utf8;
```

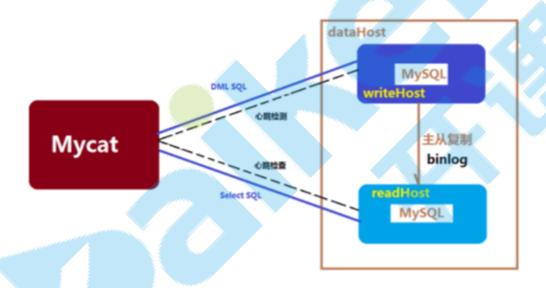
分片测试

- 分片策略指定为"auto-sharding-long"
- 分片规则指定为"mod-long"

Mycat读写分离

MyCat的读写分离是建立在**MySQL主从复制基础**之上实现的,所以必须先搭建MySQL的主从复制。

数据库读写分离对于大型系统或者访问量很高的互联网应用来说,是必不可少的一个重要功能。对于MySQL来说,标准的读写分离是主从模式,一个写节点Master后面跟着多个读节点,读节点的数量取决于系统的压力,通常是1-3个读节点的配置



Mycat实现的读写分离和自动切换机制,需要mysql的主从复制机制配合。

Mycat配置

Mycat 1.4 支持MySQL主从复制状态绑定的读写分离机制,让读更加安全可靠,配置如下:

(1) 设置 balance="1"与writeType="0"

Balance参数设置:

- 1. balance="0", 所有读操作都发送到当前可用的writeHost上。
- 2. balance="1",所有读操作都随机的发送到readHost。
- 3. balance="2",所有读操作都随机的在writeHost、readhost上分发

WriteType参数设置:

- 1. writeType="0", 所有写操作都发送到可用的writeHost上。
- 2. writeType="1",所有<mark>写操作</mark>都随机的发送到readHost。
- 3. writeType="2",所有写操作都随机的在writeHost、readhost分上发。

"readHost是从属于writeHost的,即意味着它从那个writeHost获取同步数据,因此,当它所属的writeHost宕机了,则它也不会再参与到读写分离中来,即"不工作了",这是因为此时,它的数据已经"不可靠"了。基于这个考虑,目前mycat 1.3和1.4版本中,若想支持MySQL一主一从的标准配置,并且在主节点宕机的情况下,从节点还能读取数据,则需要在Mycat里配置为两个writeHost并设置banlance=1。"

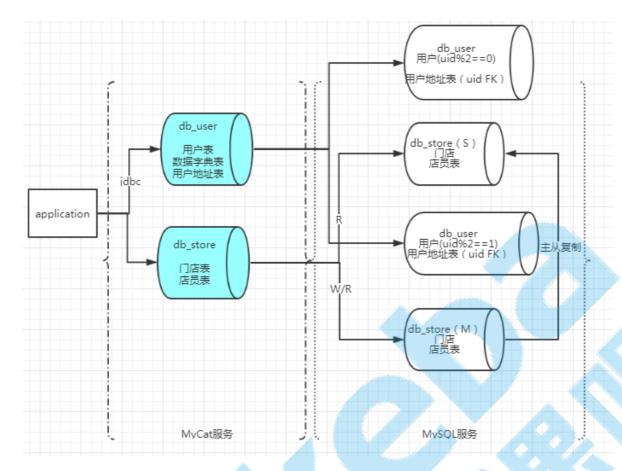
(2) 设置 switchType="2" 与slaveThreshold="100"

switchType 目前有三种选择:

- -1: 表示不自动切换
- 1: 默认值, 自动切换
- 2: 基于MySQL主从同步的状态决定是否切换

Mycat心跳检查语句配置为 show slave status ,dataHost 上定义两个新属性: **switchType="2"与 slaveThreshold="100"**,此时意味着开启MySQL主从复制状态绑定的读写分离与切换机制。Mycat心跳机制通过检测 show slave status 中的 **"Seconds_Behind_Master"**, **"Slave_IO_Running"**, **"Slave_SQL_Running"** 三个字段来确定当前主从同步的状态以及Seconds_Behind_Master主从复制时延。

项目案例



schema.xml

```
<?xml version="1.0"?>
<!DOCTYPE mycat:schema SYSTEM "schema.dtd">
<mycat:schema xmlns:mycat="http://io.mycat/">
   <schema name="db_store" checkSQLschema="false" sqlMaxLimit="100">
      </schema>
   <schema name="db_user" checkSQLschema="false" sqlMaxLimit="100">
      -- global table is auto cloned to all defined data nodes ,so can join
          with any table whose sharding node is in the same data node
       joinKey: 外键
       parentKey: 指向外键的主键(tuser表)
       <table name="tcode" primaryKey="ID" type="global"
dataNode="dn_user1,dn_user2" />
      rule="mod_userId_long">
          <childTable name="tuaddress" primaryKey="ID" joinKey="uid"</pre>
                                         parentKey="id" />
      </schema>
   <dataNode name="dn_store" dataHost="storeHost" database="db_store" />
   <dataNode name="dn_user1" dataHost="userHost1" database="db_user" />
   <dataNode name="dn_user2" dataHost="userHost2" database="db_user" />
```

```
<!--Node Server1 balance=1 M/S -->
        <dataHost name="storeHost" maxCon="1000" minCon="10" balance="1"</pre>
                           writeType="0" dbType="mysql" dbDriver="native"
switchType="2" slaveThreshold="100">
                <heartbeat>select user()</heartbeat>
                <!-- can have multi write hosts -->
                 <writeHost host="hostM1" url="192.168.24.128:3306" user="root"</pre>
password="root">
                        <!-- can have multi read hosts -->
                        <readHost host="hostS1" url="192.168.24.129:3306"</pre>
user="root" password="root" />
                </writeHost>
        </dataHost>
    <!--Node Server2 -->
    <dataHost name="userHost1" maxCon="1000" minCon="10" balance="0"</pre>
              writeType="0" dbType="mysql" dbDriver="native" switchType="1"
 slaveThreshold="100">
        <heartbeat>select user()</heartbeat>
        <!-- can have multi write hosts -->
        <writeHost host="user_host1" url="192.168.24.128:3306" user="root"</pre>
                    password="root" >
        </writeHost>
    </dataHost>
     <!--Node Server3 -->
        <dataHost name="userHost2" maxCon="1000" minCon="10" balance="0"</pre>
                           writeType="0" dbType="mysql" dbDriver="native"
switchType="1" slaveThreshold="100">
                <heartbeat>select user()</heartbeat>
                <!-- can have multi write hosts -->
                <writeHost host="user_host2" url="192.168.24.129:3306"</pre>
user="root"
                                    password="root">
                </writeHost>
        </dataHost>
</mycat:schema>
```

rule.xml

```
<?xml version="1.0" encoding="UTF-8"?>
<!-- - Licensed under the Apache License, Version 2.0 (the "License");
    - you may not use this file except in compliance with the License. - You
    may obtain a copy of the License at - -
http://www.apache.org/licenses/LICENSE-2.0
    - - Unless required by applicable law or agreed to in writing, software -
    distributed under the License is distributed on an "AS IS" BASIS, - WITHOUT
    WARRANTIES OR CONDITIONS OF ANY KIND, either express or implied. - See the
    License for the specific language governing permissions and - limitations
    under the License. -->
<!DOCTYPE mycat:rule SYSTEM "rule.dtd">
<mycat:rule xmlns:mycat="http://io.mycat/"></mycat:rule xmlns:mycat="http://io.mycat/">
</mycat:rule xmlns:mycat="http://io.m
```

```
<tableRule name="rule1">
    <rule>
        <columns>id</columns>
        <algorithm>func1</algorithm>
    </rule>
</tableRule>
<tableRule name="rule2">
    <rule>
        <columns>user_id</columns>
        <algorithm>func1</algorithm>
    </rule>
</tableRule>
<tableRule name="sharding-by-intfile">
    <rule>
        <columns>sharding_id</columns>
        <algorithm>hash-int</algorithm>
    </rule>
</tableRule>
<tableRule name="auto-sharding-long">
    <rule>
        <columns>id</columns>
        <algorithm>rang-long</algorithm>
    </rule>
</tableRule>
<tableRule name="mod_userId_long">
    <rule>
        <columns>id</columns>
        <algorithm>mod-long</algorithm>
    </rule>
</tableRule>
<tableRule name="sharding-by-murmur">
        <columns>id</columns>
        <algorithm>murmur</algorithm>
    </rule>
</tableRule>
<tableRule name="crc32slot">
    <rule>
        <columns>id</columns>
        <algorithm>crc32slot</algorithm>
    </rule>
</tableRule>
<tableRule name="sharding-by-month">
        <columns>create_time</columns>
        <algorithm>partbymonth</algorithm>
    </rule>
</tableRule>
<tableRule name="latest-month-calldate">
    <rule>
        <columns>calldate</columns>
        <algorithm>latestMonth</algorithm>
    </rule>
</tableRule>
<tableRule name="auto-sharding-rang-mod">
```

```
<rule>
          <columns>id</columns>
          <algorithm>rang-mod</algorithm>
       </rule>
   </tableRule>
   <tableRule name="jch">
       <rule>
          <columns>id</columns>
          <algorithm>jump-consistent-hash</algorithm>
       </rule>
   </tableRule>
    <tableRule name="mod_userId_long">
              <rule>
                     <columns>id</columns>
                     <algorithm>mod-long</algorithm>
              </rule>
       </tableRule>
   <function name="murmur"</pre>
       class="io.mycat.route.function.PartitionByMurmurHash">
       property name="seed">0/property><!-- 默认是0 -->
       <property name="count">2</property><!-- 要分片的数据库节点数量,必须指定,否则</pre>
没法分片 -->
       <property name="virtualBucketTimes">160/property><!-- 一个实际的数据库节点</pre>
被映射为这么多虚拟节点,默认是160倍,也就是虚拟节点数是物理节点数的160倍 -->
       <!-- <pre><!-- <pre>cycle="weightMapFile">weightMapFile/property> 节点的权重,
没有指定权重的节点默认是1。以properties文件的格式填写,以从0开始到count-1的整数值也就是节点索
引为key,以节点权重值为值。所有权重值必须是正整数,否则以1代替 -->
       <!-- <pre><!-- <pre><!-- <pre>cproperty name="bucketMapPath">/etc/mycat/bucketMapPath/property>
          用于测试时观察各物理节点与虚拟节点的分布情况,如果指定了这个属性,会把虚拟节点的
murmur hash值与物理节点的映射按行输出到这个文件,没有默认值,如果不指定,就不会输出任何东西 --
   </function>
   <function name="crc32slot"
            class="io.mycat.route.function.PartitionByCRC32PreSlot">
      没法分片 -->
   </function>
   <function name="hash-int"
       class="io.mycat.route.function.PartitionByFileMap">
       cproperty name="mapFile">partition-hash-int.txt
   </function>
   <function name="rang-long"</pre>
       class="io.mycat.route.function.AutoPartitionByLong">
       cproperty name="mapFile">autopartition-long.txt/property>
   </function>
   <function name="mod-long" class="io.mycat.route.function.PartitionByMod">
       <!-- how many data nodes -->
       count">2
   </function>
   <function name="func1" class="io.mycat.route.function.PartitionByLong">
       count">8
       roperty name="partitionLength">128
```

```
</function>
    <function name="latestMonth"</pre>
        class="io.mycat.route.function.LatestMonthPartion">
        cproperty name="splitOneDay">24</property>
    </function>
    <function name="partbymonth"</pre>
        class="io.mycat.route.function.PartitionByMonth">
        cproperty name="dateFormat">yyyy-MM-dd</property>
        cproperty name="sBeginDate">2015-01-01
    </function>
    <function name="rang-mod"</pre>
class="io.mycat.route.function.PartitionByRangeMod">
            cproperty name="mapFile">partition-range-mod.txt
    </function>
    <function name="jump-consistent-hash"</pre>
class="io.mycat.route.function.PartitionByJumpConsistentHash">
        cproperty name="totalBuckets">3</property>
    </function>
</mycat:rule>
```

server.xml

```
<?xml version="1.0" encoding="UTF-8"?>
<!-- - Licensed under the Apache License, Version 2.0 (the "License");
   - you may not use this file except in compliance with the License. - You
   may obtain a copy of the License at - -
http://www.apache.org/licenses/LICENSE-2.0
    - - Unless required by applicable law or agreed to in writing, software -
   distributed under the License is distributed on an "AS IS" BASIS, - WITHOUT
   WARRANTIES OR CONDITIONS OF ANY KIND, either express or implied. - See the
   License for the specific language governing permissions and - limitations
   under the License. -->
<!DOCTYPE mycat:server SYSTEM "server.dtd">
<mycat:server xmlns:mycat="http://io.mycat/">
   <system>
   roperty name="useSqlStat">0/property> <!-- 1为开启实时统计、0为关闭 -->
   <property name="useGlobleTableCheck">0</property> <!-- 1为开启全加班一致性检</pre>
测、0为关闭 -->
       cproperty name="sequnceHandlerType">2</property>
     <!-- <pre><!-- <pre><!-- >property name="useCompression">1</property>--> <!--1为开启mysq1压缩协</pre>
议-->
       <!-- <pre><!-- <pre>property name="fakeMySQLVersion">5.6.20/property>--> <!--设置模拟</pre>
的MySQL版本号-->
   <!-- <pre><!-- <pre>cycle="processorBufferChunk">40960
   cproperty name="processorExecutor">32</property> 线程数
       <!--默认为type 0: DirectByteBufferPool | type 1 ByteBufferArena-->
       roperty name="processorBufferPoolType">0
       <!--默认是65535 64K 用于sq1解析时最大文本长度 -->
```

```
<!--<pre>--> name="maxStringLiteralLength">65535
       <!--<pre>-->
<!--<pre>roperty name="sequnceHandlerType">0</property>-->
       <!--<pre>-->
<!--<pre>roperty name="backSocketNoDelay">1
       <!--<pre>-->
<!--<pre>roperty name="frontSocketNoDelay">1
       <!--<pre>--> name="processorExecutor">16
       <!--
          cproperty name="serverPort">8066</property> cproperty
name="managerPort">9066</property>
          cproperty name="idleTimeout">300000/property> cproperty
name="bindIp">0.0.0.0</property>
          cproperty name="frontWriteQueueSize">4096</property> cproperty
name="processors">32</property> -->
       <!--分布式事务开关,0为不过滤分布式事务,1为过滤分布式事务(如果分布式事务内只涉及全局
表,则不过滤),2为不过滤分布式事务,但是记录分布式事务日志-->
       cproperty name="handleDistributedTransactions">0
          <!--
          off heap for merge/order/group/limit
                                               1开启
                                                     0关闭
       contentpropertyproperty
       <!--
          单位为m
       property name="memoryPageSize">1m
       <!--
          单位为k
       cproperty name="spillsFileBufferSize">1k</property>
       cproperty name="useStreamOutput">0</property>
       <!--
          单位为m
       <!--是否采用zookeeper协调切换 -->
       coperty name="useZKSwitch">true
   </system>
   <!-- 全局SQL防火墙设置 -->
   <!--
   <firewall>
      <whitehost> 白名单
        <host host="127.0.0.1" user="mycat"/>
        <host host="127.0.0.2" user="mycat"/>
      </whitehost>
          黑名单
      <blacklist check="false">
      </blacklist>
   </firewall>
```

步骤:

- 1、先做好主从复制
- 2、在主库建立数据库db_user,db_store
- 3、从库同步db_user,db_store
- 4、按照上面的配置文件配置mycat,连接mycat
- 5、在db_store中建表tstore、并插入数据
- 6、在db_user中建表tcode、tuser、tuaddress并插入数据

作业

用户购物下单实践

需求

- 需求: 把订单信息分片, 商家要查询出售的订单, 用户要查询自己的订单。
- 表设计: 用户、商家订单、订单明细、用户订单
- 分片规则:
 - "用户表"---user_id 取模, "商家订单"----seller_user_id 取模
 - "订单明细"----"商家订单"ER 分片,"买家订单"----buyer_user_id 取模

业务表

```
CREATE TABLE tb_user (
login_name VARCHAR (32) comment '登录名',
user_id BIGINT comment '用户标识',
TYPE INT comment '用户类型 1 商家,2买家',
passwd VARCHAR (128) comment '密码',
primary key (user_id)
);
alter table tb_user comment '用户表';
```

```
CREATE TABLE tb_seller_order (
seller_user_id BIGINT comment '商家标识',
buyer_user_id BIGINT comment '用户标识',
order_id BIGINT comment '订单标识',
price BIGINT comment '价格',
STATUS INT comment '状态',
primary key (order_id)
);
alter table tb_seller_order comment '商家订单表';
CREATE TABLE tb_order_detail(
 seller_user_id BIGINT comment '商家标识',
  order_detail_id BIGINT comment '订单明细标识',
 order_id BIGINT comment '订单标识',
  goods_id BIGINT comment '标识',
  goods_name VARCHAR(32) comment '商品名称',
 cnt INT comment '数量',
  unit_price INT comment '单价',
  primary key (order_detail_id)
);
alter table tb_order_detail comment '订单明细';
CREATE TABLE tb_buyer_order (
 buyer_user_id BIGINT comment '用户标识',
  seller_user_id BIGINT comment '商家标识',
 order_id BIGINT comment '订单标识',
  price BIGINT comment '价格',
 STATUS INT comment '状态',
 primary key (order_id)
);
alter table tb_buyer_order comment '买家订单';
```

服务器分配

mysql:

```
      主
      192.168.10.135

      主
      192.168.10.136

      主
      192.168.10.137
```

• mycat:

```
192.168.10.137
```

使用mycat全局序列生成 (mycat 全局序列号: http://blog.csdn.net/convict_eva/article/details/5191
7499)

• 添加mycat全局序列号:

```
USER_ID_SQUE=dn_master
ORDER_ID_SQUE=dn_master
DETAIL_ID_SQUE=dn_master
```

• 在dn_master结点执行:

```
insert into MYCAT_SEQUENCE(NAME,current_value,increment)
values('USER_ID_SQUE',1,100),('ORDER_ID_SQUE',1,100),('DETAIL_ID_SQUE',1,100);
```

• 重启mycat测试:

```
SELECT NEXT VALUE FOR MYCATSEQ_USER_ID_SQUE;
SELECT NEXT VALUE FOR MYCATSEQ_ORDER_ID_SQUE;
SELECT NEXT VALUE FOR MYCATSEQ_DETAIL_ID_SQUE;
```

rule.xml配置

配置function 标签

找到function 标签name="mod-long" 的function 配置,修改总结点数为3(和使用的mysql 结点数一致)。

配置tableRule标签

注意事项: name 要全局唯一

rule.xml 配置添加如下配置

schema.xml 配置

```
<?xml version="1.0"?>
<!DOCTYPE mycat:schema SYSTEM "schema.dtd">
<mycat:schema xmlns:mycat="http://org.opencloudb/">
   <schema name="TESTDB" checkSQLschema="false" sqlMaxLimit="100">
       <!-- auto sharding by id (long) -->
       <!-- 全局表,使用type属性指定,多个结点要都执行建表语句。所有结点的数据一致。
       <table name="tb_global_test"
           dataNode="dn_master,dn_master2,dn_master3" type="global" />
       <!-- 配置表所在的分片结点,指定主键和分片规则。指定主键是为了使用主键查询时mycat什么
缓存主键对应的dn,提高查询效率。 -->
       <table name="tb_user" rule="tb_user_mod-long"
           primaryKey="user_id" dataNode="dn_master,dn_master2,dn_master3" />
       <table name="tb_seller_order" rule="seller_order_mod-long"
           primaryKey="order_id" dataNode="dn_master,dn_master2,dn_master3">
           <!-- 配置ER 分片,子表的存储依赖于主表,并且物理上紧邻存放。 -->
           <childTable name="tb_order_detail"</pre>
               primaryKey="order_detail_id" joinKey="order_id"
parentKey="order_id" />
       <table name="tb_buyer_order" rule="buyer_order_mod-long"
           primaryKey="order_id" dataNode="dn_master,dn_master2,dn_master3" />
   </schema>
   <!-- 配置数据结点 -->
   <dataNode name="dn_master" dataHost="master"</pre>
       database="test_db" />
   <dataNode name="dn_master2" dataHost="master2"</pre>
       database="test_db" />
   <dataNode name="dn_master3" dataHost="master3"</pre>
       database="test_db" />
   <!-- ddata node host 配置 -->
   <dataHost name="master" maxCon="1000" minCon="10" balance="3"</pre>
```

```
writeType="0" dbType="mysql" dbDriver="native" switchType="1"
        slaveThreshold="100">
        <!-- 主从心跳语句配置 -->
        <heartbeat>show slave status</heartbeat>
        <writeHost host="hostM1" url="192.168.109.128:3306"</pre>
            user="root" password="Abc123!@#">
            <!-- 从库 -->
            <readHost host="hosts2" url="192.168.109.130:3306"</pre>
                user="root" password="Abc123!@#" />
        </writeHost>
    </dataHost>
    <dataHost name="master2" maxCon="1000" minCon="10" balance="0"</pre>
        writeType="0" dbType="mysql" dbDriver="native" switchType="1"
        slaveThreshold="100">
        <heartbeat>select user()</heartbeat>
        <writeHost host="hostM2" url="192.168.109.131:3306"</pre>
            user="root" password="Abc123!@#"></writeHost>
    </dataHost>
    <dataHost name="master3" maxCon="1000" minCon="10" balance="0"</pre>
        writeType="0" dbType="mysql" dbDriver="native" switchType="1"
        slaveThreshold="100">
        <heartbeat>select user()</heartbeat>
        <writeHost host="hostM3" ur]="192.168.109.132:3306"</pre>
            user="root" password="Abc123!@#"></writeHost>
    </dataHost>
</mycat:schema>
```

重启mycat,使用SQLyog连接到mycat,并执行建表语句。

测试

插入user

```
INSERT INTO `tb_user`(`login_name`,`user_id`,`TYPE`,`passwd`)
VALUES ('name-1', NEXT VALUE FOR MYCATSEQ_USER_ID_SQUE, 1, 'passwd-A');
INSERT INTO `tb_user`(`login_name`,`user_id`,`TYPE`,`passwd`)
VALUES ('name-2', NEXT VALUE FOR MYCATSEQ_USER_ID_SQUE,1, 'passwd-A');
INSERT INTO `tb_user`(`login_name`,`user_id`,`TYPE`,`passwd`)
VALUES ('name-3',NEXT VALUE FOR MYCATSEQ_USER_ID_SQUE,1,'passwd-A');
INSERT INTO `tb_user`(`login_name`,`user_id`,`TYPE`,`passwd`)
VALUES ('name-4', NEXT VALUE FOR MYCATSEQ_USER_ID_SQUE,1, 'passwd-A');
INSERT INTO `tb_user`(`login_name`,`user_id`,`TYPE`,`passwd`)
VALUES ('name-5', NEXT VALUE FOR MYCATSEQ_USER_ID_SQUE,1, 'passwd-A');
INSERT INTO `tb_user`(`login_name`,`user_id`,`TYPE`,`passwd`)
VALUES ('name-6', NEXT VALUE FOR MYCATSEQ_USER_ID_SQUE, 1, 'passwd-A');
INSERT INTO `tb_user`(`login_name`,`user_id`,`TYPE`,`passwd`)
VALUES ('name-7', NEXT VALUE FOR MYCATSEQ_USER_ID_SQUE,1, 'passwd-A');
INSERT INTO `tb_user`(`login_name`,`user_id`,`TYPE`,`passwd`)
VALUES ('name-8', NEXT VALUE FOR MYCATSEQ_USER_ID_SQUE, 1, 'passwd-A');
INSERT INTO `tb_user`(`login_name`,`user_id`,`TYPE`,`passwd`)
VALUES ('name-9', NEXT VALUE FOR MYCATSEQ_USER_ID_SQUE,1, 'passwd-A');
INSERT INTO `tb_user`(`login_name`,`user_id`,`TYPE`,`passwd`)
VALUES ('name-10',NEXT VALUE FOR MYCATSEQ_USER_ID_SQUE,1,'passwd-A');
INSERT INTO `tb_user`(`login_name`,`user_id`,`TYPE`,`passwd`)
```

```
VALUES ('name-11', NEXT VALUE FOR MYCATSEQ_USER_ID_SQUE,1, 'passwd-A');
INSERT INTO `tb_user`(`login_name`,`user_id`,`TYPE`,`passwd`)
VALUES ('name-12', NEXT VALUE FOR MYCATSEQ_USER_ID_SQUE,1, 'passwd-A');
INSERT INTO `tb_user`(`login_name`,`user_id`,`TYPE`,`passwd`)
VALUES ('name-13',NEXT VALUE FOR MYCATSEQ_USER_ID_SQUE,1,'passwd-A');
INSERT INTO `tb_user`(`login_name`,`user_id`,`TYPE`,`passwd`)
VALUES ('name-14', NEXT VALUE FOR MYCATSEQ_USER_ID_SQUE,1, 'passwd-A');
INSERT INTO `tb_user`(`login_name`,`user_id`,`TYPE`,`passwd`)
VALUES ('name-15',NEXT VALUE FOR MYCATSEQ_USER_ID_SQUE,1,'passwd-A');
INSERT INTO `tb_user`(`login_name`,`user_id`,`TYPE`,`passwd`)
VALUES ('name-16', NEXT VALUE FOR MYCATSEQ_USER_ID_SQUE,1, 'passwd-A');
INSERT INTO `tb_user`(`login_name`,`user_id`,`TYPE`,`passwd`)
VALUES ('name-17', NEXT VALUE FOR MYCATSEQ_USER_ID_SQUE,1, 'passwd-A');
INSERT INTO `tb_user`(`login_name`,`user_id`,`TYPE`,`passwd`)
VALUES ('name-18', NEXT VALUE FOR MYCATSEQ_USER_ID_SQUE,1, 'passwd-A');
INSERT INTO `tb_user`(`login_name`,`user_id`,`TYPE`,`passwd`)
VALUES ('name-19', NEXT VALUE FOR MYCATSEQ_USER_ID_SQUE,1, 'passwd-A');
INSERT INTO `tb_user`(`login_name`,`user_id`,`TYPE`,`passwd`)
VALUES ('name-20', NEXT VALUE FOR MYCATSEQ_USER_ID_SQUE, 1, 'passwd-A');
INSERT INTO `tb_user`(`login_name`,`user_id`,`TYPE`,`passwd`)
VALUES ('name-21', NEXT VALUE FOR MYCATSEQ_USER_ID_SQUE,1, 'passwd-A');
INSERT INTO `tb_user`(`login_name`,`user_id`,`TYPE`,`passwd`)
VALUES ('name-22', NEXT VALUE FOR MYCATSEQ_USER_ID_SQUE, 1, 'passwd-A');
INSERT INTO `tb_user`(`login_name`,`user_id`,`TYPE`,`passwd`)
VALUES ('name-23', NEXT VALUE FOR MYCATSEQ_USER_ID_SQUE,1, 'passwd-A');
```

查看插入的数据是否按照id取模分片。

下单测试

上面创建的是商家用户,下面创建买家用户。

```
INSERT INTO `tb_user`(`login_name`,`user_id`,`TYPE`,`passwd`)
VALUES ('buyer-1',NEXT VALUE FOR MYCATSEQ_USER_ID_SQUE,2,'passwd-A');

INSERT INTO `tb_user`(`login_name`,`user_id`,`TYPE`,`passwd`)
VALUES ('buyer-2',NEXT VALUE FOR MYCATSEQ_USER_ID_SQUE,2,'passwd-A');

INSERT INTO `tb_user`(`login_name`,`user_id`,`TYPE`,`passwd`)
VALUES ('buyer-3',NEXT VALUE FOR MYCATSEQ_USER_ID_SQUE,2,'passwd-A');
```

下单:

```
INSERT INTO
`tb_seller_order`(`seller_user_id`,`buyer_user_id`,`order_id`,`price`)
VALUES (225,248,201,1222);

INSERT INTO `tb_order_detail`
(`seller_user_id`,`order_detail_id`,`order_id`,`goods_id`,`goods_name`,`cnt`,`un it_price`)
VALUES (225, NEXT VALUE FOR MYCATSEQ_DETAIL_ID_SQUE,201,11,'goods_name',1,1220);

INSERT INTO `tb_order_detail`
(`seller_user_id`,`order_detail_id`,`order_id`,`goods_id`,`goods_name`,`cnt`,`un it_price`)
VALUES (225, NEXT VALUE FOR MYCATSEQ_DETAIL_ID_SQUE,201,11,'goods_name2',1,2);
```

说明:商家225在109.128上,tb_seller_order表根据seller_user_id 取模分片,所有此订单数据存储在与user id为225的商家同一分片 tb_order_detail 表使用的是与tb_seller_order ER 分片,使用order_id 关联,所以tb_order_detail 存储的分片与相同的order_id 的tb_seller_order 的数据在同一分片。

再测试一条数据: user_id为238 的用户存储在109.131 分片上。

```
INSERT INTO
`tb_seller_order`(`seller_user_id`,`buyer_user_id`,`order_id`,`price`)
VALUES (238,248,203,1222);

INSERT INTO `tb_order_detail`
(`seller_user_id`,`order_detail_id`,`order_id`,`goods_id`,`goods_name`,`cnt`,`un it_price`)
VALUES (238, NEXT VALUE FOR MYCATSEQ_DETAIL_ID_SQUE,203,11,'goods_name',1,1220);
INSERT INTO `tb_order_detail`
(`seller_user_id`,`order_detail_id`,`order_id`,`goods_id`,`goods_name`,`cnt`,`un it_price`)
VALUES (238, NEXT VALUE FOR MYCATSEQ_DETAIL_ID_SQUE,203,11,'goods_name2',1,2);
```

```
109.131数据为: mysql> select * from tb user; +-----+-----+ | login name |
user_id | TYPE | passwd | +-----+----+ | name-2 | 226 | 1 | passwd-A
| name-5 | 229 | 1 | passwd-A | name-8 | 232 | 1 | passwd-A | name-11 |
235 | 1 | passwd-A | | name-14 | 238 | 1 | passwd-A | | name-17 | 241 | 1 |
passwd-A | | name-20 | 244 | 1 | passwd-A | | name-23 | 247 | 1 | passwd-A | |
buyer-3 | 250 | 2 | passwd-A | +-----+ 9 rows in set (0.00 sec)
mysql> select * from tb_seller_order; +-----+
238
                --+---+ 1 row in set (0.0<mark>0 sec)</mark>
-----+ | seller_user_id | order_detail_id | order_id | goods_id | goods_name | cnt | unit_price
| +------+-----+-----+-----+-----+
                                           238 |
203 | 11 | goods_name | 1 | 1220 | |
                             238 |
                                      204 |
                                           203 |
                                                11 |
+ 2 rows in set (0.00 sec)
```