

14 | 前端技术应用 (一): 如何透明地支持数据库分库分表?

2019-09-13 宮文学

编译原理之美 进入课程 >



讲述: 宫文学

时长 15:28 大小 14.17M



从今天开始,我们正式进入了应用篇,我会用两节课的时间,带你应用编译器的前端技术。 这样,你会把学到的编译技术和应用领域更好地结合起来,学以致用,让技术发挥应有的价 值。还能通过实践加深对原理的理解,形成一个良好的循环。

这节课,我们主要讨论,一个分布式数据库领域的需求。我会带你设计一个中间层,让应用 逻辑不必关心数据库的物理分布。这样,无论把数据库拆成多少个分库,编程时都会像面对 一个物理库似的没什么区别。

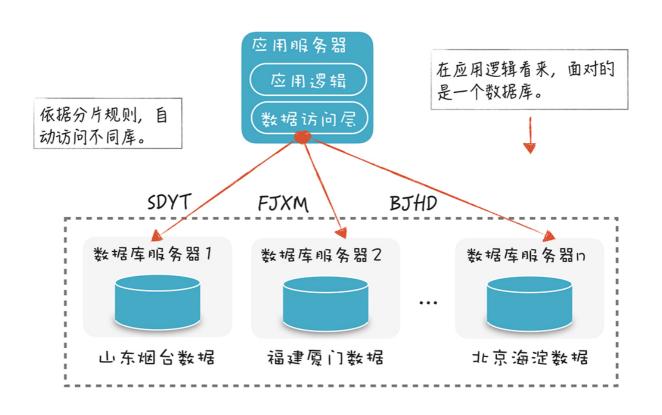
接下来,我们先了解一下分布式数据库的需求和带来的挑战。

分布式数据库解决了什么问题, 又带来了哪些挑战

随着技术的进步,我们编写的应用所采集、处理的数据越来越多,处理的访问请求也越来越多。而单一数据库服务器的处理能力是有限的,当数据量和访问量超过一定级别以后,就要开始做分库分表的操作。比如,把一个数据库的大表拆成几张表,把一个库拆成几个库,把读和写的操作分离开等等。我们把这类技术统称为分布式数据库技术。

分库分表 (Sharding) 有时也翻译成"数据库分片"。分片可以依据各种不同的策略,比如我开发过一个与社区有关的应用系统,这个系统的很多业务逻辑都是围绕小区展开的。对于这样的系统,按照**地理分布的维度**来分片就很合适,因为每次对数据库的操作基本上只会涉及其中一个分库。

假设我们有一个订单表,那么就可以依据一定的规则对订单或客户进行编号,编号中就包含地理编码。比如 SDYT 代表山东烟台,BJHD 代表北京海淀,不同区域的数据放在不同的分库中:



通过数据库分片,我们可以提高数据库服务的性能和可伸缩性。当数据量和访问量增加时,增加数据库节点的数量就行了。不过,虽然数据库的分片带来了性能和伸缩性的好处,但它也带来了一些挑战。

最明显的一个挑战,是数据库分片逻辑侵入到业务逻辑中。过去,应用逻辑只访问一个数据库,现在需要根据分片的规则,判断要去访问哪个数据库,再去跟这个数据库服务器连接。

如果增加数据库分片,或者对分片策略进行调整,访问数据库的所有应用模块都要修改。这会让软件的维护变得更复杂,显然也不太符合软件工程中模块低耦合、把变化隔离的理念。

所以如果有一种技术,能让我们访问很多数据库分片时,像访问一个数据库那样就好了。**数据库的物理分布,对应用是透明的**。

可是, "理想很吸引人,现实很骨感"。要实现这个技术,需要解决很多问题:

首先是跨库查询的难题。如果 SQL 操作都针对一个库还好,但如果某个业务需求恰好要跨多个库,比如上面的例子中,如果要查询多个小区的住户信息,那么就要在多个库中都执行查询,然后把查询结果合并,一般还要排序。

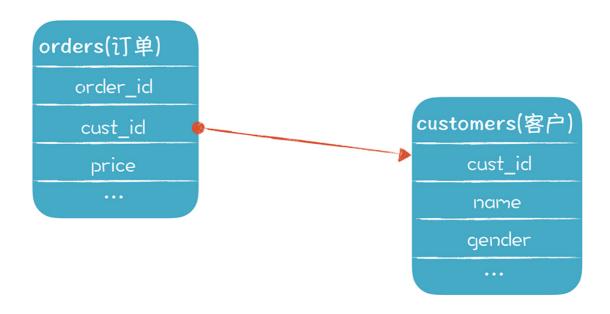
如果我们前端显示的时候需要分页,每页显示一百行,那就更麻烦了。我们不可能从 10 个分库中各查出 10 行,合并成 100 行,这 100 行不一定排在前面,最差的情况,可能这 100 行恰好都在其中一个分库里。所以,你可能要从每个分库查出 100 行来,合并、排序后,再取出前 100 行。如果涉及数据库表跨库做连接,你想象一下,那就更麻烦了。

其次就是跨库做写入的难题。如果对数据库写入时遇到了跨库的情况,那么就必须实现分布式事务。所以,虽然分布式数据库的愿景很吸引人,但我们必须解决一系列技术问题。

这一讲,我们先解决最简单的问题,**也就是当每次数据操作仅针对一个分库的时候,能否自动确定是哪个分库的问题。**解决这个问题我们不需要依据别的信息,只需要提供 SQL 就行了。这就涉及对 SQL 语句的解析了,自然要用到编译技术。

解析 SQL 语句, 判断访问哪个数据库

我画了一张简化版的示意图:假设有两张表,分别是订单表和客户表,它们的主键是order_id 和 cust_id:



我们采用的分片策略,是依据这两个主键的前 4 位的编码来确定数据库分片的逻辑,比如: 前四位是 SDYT, 那就使用山东烟台的分片, 如果是 BJHD, 就使用北京海淀的分片, 等等。

在我们的应用中,会对订单表进行一些增删改查的操作,比如会执行下面的 SQL 语句:

```
■复制代码

// 查询

select * from orders where order_id = 'SDYT20190805XXXX'

select * from orders where cust_id = 'SDYT987645'

// 插入

insert into orders (order_id, ... 其他字段) values( "BJHD20190805XXXX",...)

// 修改

update orders set price=298.00 where order_id='FJXM20190805XXXX'

// 删除

delete from orders where order_id='SZLG20190805XXXX'
```

我们要能够解析这样的 SQL 语句,根据主键字段的值,决定去访问哪个分库或者分表。这就需要用到编译器前端技术,包括**词法分析、语法分析和语义分析。**

听到这儿,你可能会质疑: "解析 SQL 语句?是在开玩笑吗?"你可能觉得这个任务太棘手,犹豫着是否要忍受业务逻辑和技术逻辑混杂的缺陷,把判断分片的逻辑写到应用代码里,或者想解决这个问题,又或者想自己写一个开源项目,帮到更多的人。

无论你的内心活动如何,应用编译技术,能让你有更强的信心解决这个问题。那么如何去做呢?要想完成解析 SQL 的任务,在词法分析和语法分析这两个阶段,我建议你采用工具快速落地,比如 Antlr。你要找一个现成的 SQL 语句的语法规则文件。

GitHub 中,那个收集了很多示例 Antlr 规则文件的项目里,有两个可以参考的规则: 一个是PLSQL的(它是 Oracle 数据库的 SQL 语法); 一个是SQLite的(这是一个嵌入式数据库)。

实际上,我还找到 MySQL workbench 所使用的一个产品级的规则文件。MySQL workbench 是一个图形化工具,用于管理和访问 MySQL。这个规则文件还是很靠谱的,不过它里面嵌了很多属性计算规则,而且是 C++ 语言写的,我嫌处理起来麻烦,就先弃之不用,**暂且采用 SQLite 的规则文件来做示范。**

先来看一下这个文件里的一些规则, 例如 select 语句相关的语法:

■ 复制代码

```
1 factored_select_stmt
2 : ( K_WITH K_RECURSIVE? common_table_expression ( ',' common_table_expression )* )?
    select_core ( compound_operator select_core )*
    ( K ORDER K BY ordering term ( ',' ordering term )* )?
      ( K_LIMIT expr ( ( K_OFFSET | ',' ) expr )? )?
6 ;
7
8 common_table_expression
   : table_name ( '(' column_name ( ',' column_name )* ')' )? K_AS '(' select_stmt ')'
10
11
12 select core
   : K SELECT ( K DISTINCT | K ALL )? result column ( ',' result column )*
    ( K_FROM ( table_or_subquery ( ',' table_or_subquery )* | join_clause ) )?
14
    ( K WHERE expr )?
     ( K_GROUP K_BY expr ( ',' expr )* ( K_HAVING expr )? )?
   | K_VALUES '(' expr ( ',' expr )* ')' ( ',' '(' expr ( ',' expr )* ')' )*
18
19
20 result_column
21 : '*'
22 | table name '.' '*'
```

```
23 | expr ( K_AS? column_alias )?
24 ;
```

我们可以一边看这个语法规则,一边想几个 select 语句做一做验证。你可以思考一下,这个规则是怎么把 select 语句拆成不同的部分的。

SQL 里面也有表达式,我们研究一下它的表达式的规则:

```
■ 复制代码
```

```
1 expr
   : literal_value
    BIND_PARAMETER
    ( ( database_name '.' )? table_name '.' )? column_name
    unary_operator expr
   expr'||' expr
   | expr ( '*' | '/' | '%' ) expr
   | expr ( '+' | '-' ) expr
   | expr ( '<<' | '>>' | '&' | '|' ) expr
   | expr ( '<' | '<=' | '>' | '>=' ) expr
   | expr ( '=' | '==' | '!=' | '<>' | K_IS | K_IS K_NOT | K_IN | K_LIKE | K_GLOB | K_MAT(
11
   expr K_AND expr
12
   expr K_OR expr
13
   | function_name '(' ( K_DISTINCT? expr ( ',' expr )* | '*' )? ')'
   | '(' expr ')'
15
   K_CAST '(' expr K_AS type_name ')'
   expr K_COLLATE collation_name
17
   expr K_NOT? ( K_LIKE | K_GLOB | K_REGEXP | K_MATCH ) expr ( K_ESCAPE expr )?
   expr ( K_ISNULL | K_NOTNULL | K_NOT K_NULL )
    expr K_IS K_NOT? expr
    expr K_NOT? K_BETWEEN expr K_AND expr
    expr K NOT? K IN ( '(' ( select stmt
22
                             | expr ( ',' expr )*
24
                            ) ?
                       ( database_name '.' )? table_name )
    | ( ( K_NOT )? K_EXISTS )? '(' select_stmt ')'
    K CASE expr? ( K WHEN expr K THEN expr )+ ( K ELSE expr )? K END
    | raise_function
29
30
```

你可能会觉得 SQL 的表达式的规则跟其他语言的表达式规则很像。比如都支持加减乘除、 关系比较、逻辑运算等等。而且从这个规则文件里,你一下子就能看出各种运算的优先级, 比如你会注意到,字符串连接操作"||"比乘法和除法的优先级更高。**所以,研究一门语言时积累的经验,在研究下一门语言时仍然有用。**

有了规则文件之后,接下来,我们用 Antlr 生成词法分析器和语法分析器:

```
■ 复制代码

1 antlr -visitor -package dsql.parser SQLite.g4
```

在这个命令里,我用-package 参数指定了生成的 Java 代码的包是 dsql.parser。dsql 是分布式 SQL 的意思。接着,我们可以写一点儿程序测试一下所生成的词法分析器和语法分析器:

这段程序的输出是 LISP 格式的 AST, 我调整了一下缩进, 让它显得更像一棵树:

■ 复制代码

```
1 (sql_stmt
    (factored_select_stmt
      (select core select
3
4
        (result_column
          (expr
5
             (column name
7
               (any_name order_id))))
        from (table_or_subquery
8
                 (table name
9
                   (any_name orders)))
```

从 AST 中,我们可以清晰地看出这个 select 语句是如何被解析成结构化数据的,再继续写点儿代码,就能获得想要的信息了。

接下来的任务是:对于访问订单表的 select 语句,要在 where 子句里找出 cust_id="客户编号"或 order_id="订单编号"这样的条件,从而能够根据客户编号或订单编号确定采用哪个分库。

怎么实现呢? 很简单, 我们用 visitor 模式遍历一下 AST 就可以了:

■ 复制代码

```
1 public String getDBName(String sql) {
      // 词法解析
      SQLiteLexer lexer = new SQLiteLexer(CharStreams.fromString(sql));
      CommonTokenStream tokens = new CommonTokenStream(lexer);
5
      // 语法解析
      SQLiteParser parser = new SQLiteParser(tokens);
8
      ParseTree tree = parser.sql stmt();
9
10
      // 以 lisp 格式打印 AST
11
      System.out.println(tree.toStringTree(parser));
12
      // 获得 select 语句的要素,包括表名和 where 条件
13
      SQLVisitor visitor = new SQLVisitor();
      SelectStmt select = (SelectStmt) visitor.visit(tree);
17
      String dbName = null;
      if (select.tableName.equals("orders")) {
          if (select.whereExprs != null) {
              for (WhereExpr expr : select.whereExprs) {
                  // 根据 cust id 或 order id 来确定库的名称
                  if (expr.columnName.equals("cust_id") || expr.columnName.equals("order_:
                      // 取编号的前 4 位, 即区域编码
                      String region = expr.value.substring(1, 5);
                      // 根据区域编码, 获取库名称
```

```
dbName = region2DB.get(region);
break;

break;

preturn dbName;

preturn dbName;

}
```

获取表名和 where 子句条件的代码在 SQLVisitor.java 中。因为已经有了 AST,抽取这些信息是不难的。你可以点开我在文稿中提供的链接,查看示例代码。

我们的示例离实用还有多大差距?

目前,我们已经初步解决了数据库访问透明化的问题。当然,这只是一个示例,如果要做得严密、实用,我们还要补充一些工作。

我们需要做一些语义分析工作,确保 SQL 语句的合法性。语法分析并不能保证程序代码完全合法,我们必须进行很多语义的检查才行。

我给订单表起的名字,是 orders。如果你把表名称改为 order,那么必须用引号引起来,写成'order',不带引号的 order 会被认为是一个关键字。因为在 SQL 中我们可以使用 order by 这样的子句,这时候,order 这个表名就会被混淆,进而被解析错误。这个语法解析程序会在表名的地方出现一个 order 节点,这在语义上是不合法的,需要被检查出来并报错。

如果要检查语义的正确性,我们还必须了解数据库的元数据。否则,就没有办法判断在□SQL语句中是否使用了正确的字段,以及正确的数据类型。除此之外,我们还需要扩展到能够识别跨库操作,比如下面这样一个 where 条件:

```
1 order_id = 'FJXM20190805XXXX' or order_id = 'SZLG20190805XXXX'

✓
```

分析这个查询条件,可以知道数据是存在两个不同的数据库中的。但是我们要让解析程序分析出这个结果,甚至让它针对更加复杂的条件,也能分析出来。这就需要更加深入的语义分

析功能了。

最后,解析器的速度也是一个需要考虑的因素。因为执行每个 SQL 都需要做一次解析,而这个时间就加在了每一次数据库访问上。所以,SQL 解析的时间越少越好。因此,有的项目就会尽量提升解析效率。阿里有一个开源项目 Druid,是一个数据库连接池。这个项目强调性能,因此他们纯手写了一个 SQL 解析器,尽可能地提升性能。

总之,要实现一个完善的工具,让工具达到产品级的质量,有不少工作要做。如果要支持更强的分布式数据库功能,还要做更多的工作。不过,你应该不会觉得这事儿有多么难办了吧?至少在编译技术这部分你是有信心的。

在这里,我还想讲一讲 SQL 防注入这个问题。SQL 注入攻击是一种常见的攻击手段。你向服务器请求一个 url 的时候,可以把恶意的 SQL 嵌入到参数里面,这样形成的 SQL 就是不安全的。

以前面的 SQL 语句为例,这个 select 语句本来只是查询一个订单,订单编号 "SDYT20190805XXXX" 作为参数传递给服务端的一个接口,服务端收到参数以后,用单引号把这个参数引起来,并加上其他部分,就组装成下面的 SQL 并执行:

如果我们遇到了一个恶意攻击者,他可能把参数写成"SDYT20190805XXXX"; drop table customers; --"。服务器接到这个参数以后,仍然把它拿单引号引起来,并组装成SQL,组装完毕以后就是下面的语句:

```
■ 复制代码

1 // 被注入恶意 SQL 后

2 select * from orders where order_id = 'SDYT20190805XXXX'; drop table customers; --'
```

如果你看不清楚,我分行写一下,这样你就知道它是怎么把你宝贵的客户信息全都删掉的:

```
1 // 被注入恶意 SQL 后
2 select * from orders where order_id = 'SDYT20190805XXXX';
3 drop table customers; // 把顾客表给删了
4 --' // 把你加的单引号变成了注释,这样 SQL 不会出错
```

所以 SQL 注入有很大的危害。而我们一般用检查客户端传过来的参数的方法,看看有没有 SQL 语句中的关键字,来防止 SQL 注入。不过这是比较浅的防御,有时还会漏过一些非法 参数,所以要在 SQL 执行之前,做最后一遍检查。而这个时候,就要运用编译器前端技术 来做 SQL 的解析了。借此,我们能检查出来异常:明明这个功能是做查询的,为什么形成的 SQL 会有删除表的操作?

通过这个例子,我们又分析了一种场景:开发一个安全可靠的系统,用编译技术做 SQL 分析是必须做的一件事情。

课程小结

今天,我带你利用学到的编译器前端技术,解析了 SQL 语句,并针对分布式数据库透明查询的功能做了一次概念证明。

SQL 是程序员经常打交道的语言。有时,我们会遇到需要解析 SQL 语言的需求,除了分布式数据库场景的需求以外,Hibernate 对 HQL 的解析,也跟解析 SQL 差不多。而且,最近有一种技术,能够通过 RESTful 这样的接口做通用的查询,其实也是一种类 SQL 的子语言。

当然了,今天我们只是基于工具做解析。一方面,有时候我们就是需要做个原型系统或者最小的能用的系统,有时间有资源了,再追求完美也不为过,比如追求编译速度的提升。另一方面,你能看到 MySQL workbench 也是用 Antlr 来作帮手的,在很多情况下,Antlr 这样的工具生成的解析器足够用,甚至比你手写的还要好,所以,我们大可以节省时间,用工具做解析。

可能你会觉得,实际应用的难度似乎要低于学习原理的难度。如果你有这个感觉,那就对了,这说明你已经掌握了原理篇的内容,所以日常的一些应用根本不是问题,你可以找出更多的应用场景来练练手。

你在工作中,是否遇到过其他需要解析 SQL 的场景? 另外,当你阅读了 SQL 的规则文件之后,是否发现了它跟 Java 这样的语言规则的不同之处? 是更加简单还是更复杂? 欢迎在留言区写下你的发现。

最后,感谢你的阅读,如果这篇文章让你有所收获,也欢迎你将它分享给更多的朋友。



© 版权归极客邦科技所有,未经许可不得传播售卖。 页面已增加防盗追踪,如有侵权极客邦将依法追究其法律责任。

上一篇 13 | 继承和多态:面向对象运行期的动态特性

下一篇 15 | 前端技术应用 (二): 如何设计一个报表工具?

精选留言

₩ 写留言

由作者筛选后的优质留言将会公开显示,欢迎踊跃留言。