# 1. 讲师介绍

讲师: 马中华

- 1、前Oracle数据开发技术组Leader
- 2、前动批网大数据运营平台负责人
- 3、2018阿里杭州云栖大会特邀NLP专场演讲嘉宾



# NX 奈学教育 Hive底层执行引擎深度剖析 一次课让你成为Hive真正顶尖高手 课程大纲 (1) Hive架构设计 (2) HQL转换成MapReduce底层核心逻辑 (3) HQL转换MapReduce六大核心步骤原理 马中华 前Oracle数据开发技术组负责人 历史受训学员2000+

2020年6月19日晚20: 00准时开播

找我! 获取 免费 听课权限

# 2. 课程介绍

### 2.1. 课程主题

Hive到底是怎么把HQL转换成MapReduce的?

Hive的HQL编译过程

#### 详解介绍:

- (1) Hive架构设计
- (2) HQL转换成MapReduce的底层核心逻辑
- (3) HQL转换MapReduce六大核心步骤原理

### 2.2. 开课目的

FaceBook 的工程师早期在使用开源 Hadoop 进行海量数据分析的时候,发现直接编写 MapReduce 比较低效,遂研发了一个Hadoop的SQL客户端来管理存储在 Hadoop 中的结构化数据,从而提高开发效率,而且也降低了入门大数据开发和分析的门槛。

#### 未来开发的趋势:

- 1、Web UI 平台
- 2、SQL 开发 / 拖拽开发
- 3、流式计算处理引擎

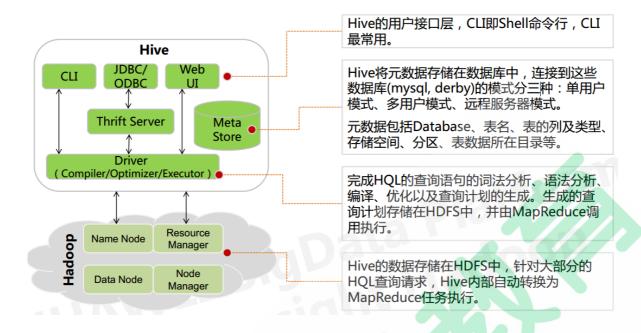
一句话总结就是:将来的大数据处理,都是平台化的管理方式,底层运行的是高效的流式计算引擎,用户的不是直接编写流式计算引擎的应用代码,而是SQL语句。

### 3. Hive的概念

Hive依赖于HDFS存储数据,Hive将HQL转换成MapReduce执行,所以说Hive是基于Hadoop的一个数据仓库工具,实质就是一款基于HDFS的MapReduce计算框架,对存储在HDFS中的数据进行分析和管理。

- 1、Hive由Facebook实现并开源
- 2、Hive是基于Hadoop的一个数据仓库工具
- 3、Hive存储的数据其实底层存储在HDFS上
- 4、Hive将HDFS上的结构化的数据映射为一张数据库表,类似于excel或者msyql的表
- 5、Hive提供HQL(Hive SQL)查询功能
- 6、Hive的本质是将SQL语句转换为MapReduce任务运行,使不熟悉MapReduce的用户很方便地利用HQL处理和计算HDFS上的结构化的数据,适用于离线的批量数据计算
- 7、Hive使用户可以极大简化分布式计算程序的编写,而将精力集中于业务逻辑

# 4. Hive的架构设计



# 5. Hive的支持的语法

#### 支持的语法:

- 1, select \* from db.table1
- 2、select count(distinct uid) from db.table1
- **3**、支持**select**、**union all**、**join**(left、**right**、full join)、like、where、**having**、各种聚合函数、支持**json**解析
- 4. UDF (User Defined Function) / UDAF/UDTF
- 5、不支持update和delete
- **6、hive**虽然支持in/exists(老版本是不支持的),但是hive推荐使用semi join的方式来代替实现,而且效率更高。
- 7、支持case ... when ...

#### 不支持的语法:

- 1、支持等值链接,不支持非等值链接
- 2、支持and多条件过滤,不支持or多条件过滤
- 3、不支持update和delete

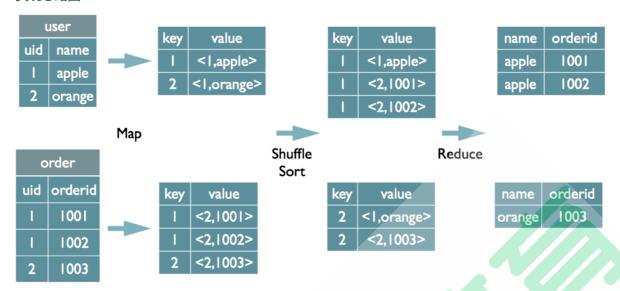
# 6. MapReduce实现基本SQL操作的原理

### 6.1. join 实现

代码:

select u.name, o.orderid from order o join user u on o.uid = u.uid;

#### 实现思路图:

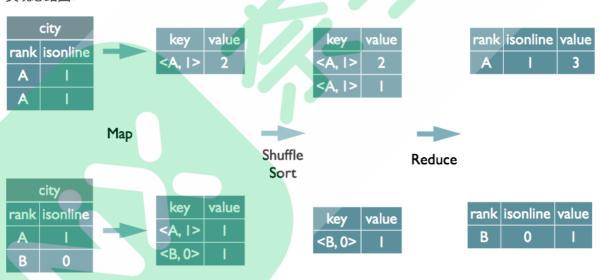


### 6.2. group by 实现

代码:

select rank, isonline, count(\*) from city group by rank, isonline;

#### 实现思路图:



### 6.3. distinct 实现

代码:

select dealid, count(distinct uid) num from order group by dealid;

实现思路图:

uid I 2 2	dealid 1001 1002 1001		key <1001, 1> <1002, 2> <1001, 2>	value	partition Key 1001 1002	key <1001, 1> <1001, 2> <1001, 2>	value I I		dealid	num 2
		Мар	(1001, 2)	'	Shuffle Sort	-	F	Reduce		
uid I	dealid 1002		key	value	partition Key	key <1002, 1>	value 2		dealid	num
1	1002		<1002, 1>	ı	1002	<1002, 1>			1002	2

# 7. Hive的HQL怎么转换成MapReduce?

了解了MapReduce实现SQL基本操作之后,我们来看看Hive是如何将SQL转化为MapReduce任务的,整个编译过程分为六个阶段:

- 1、Antlr定义SQL的语法规则,完成SQL词法,语法解析,将SQL转化为抽象语法树AST Tree
- 2、遍历AST Tree,抽象出查询的基本组成单元QueryBlock
- 3、遍历QueryBlock,翻译为执行操作树OperatorTree
- 4、逻辑层优化器进行OperatorTree变换,合并不必要的ReduceSinkOperator,减少shuffle数据量
- 5、遍历OperatorTree,翻译为MapReduce任务
- 6、物理层优化器进行MapReduce任务的变换,生成最终的执行计划

# 8. 详细过程

### 8.1. 第一阶段: SQL词法, 语法解析

### 8.1.1. antlr介绍

Hive 使用 Antlr 实现 SQL 的词法和语法解析。Antlr 是一种语言识别的工具,可以用来构造领域语言。 Antlr 完成了词法分析、语法分析、语义分析、中间代码生成的过程。

Antlr的工作方式:编写一个语法文件,构造特定规则的语法,定义定义语法和词法规则完成最终的替换,生成代码。

Hive的语法规则和词法规则,都是定义在类似于 xxx.g 的文件中。其中:

0.10x版本以前:

一个统一的语法和词法文件: Hive.g

#### 0.11版本往后:

```
定义词法规则: HiveLexer.g
定义语法规则: SelectClauseParser.g, FromClauseParser.g, IdentifiersParser.g,
HiveParser.g
```

Hive 接收到用户编写的 HQL,就通过 antlr 进行解析生成代码。

### 8.1.2. 第一阶段: SQL生成抽象语法树AST Tree

Antlr 对 Hive SQL 解析的代码如下,HiveLexerX,HiveParser 分别是 Antlr 对语法文件 Hive.g 编译后自动生成的词法解析和语法解析类,在这两个类中进行复杂的解析。

#### 代码跳转关系:

```
cliDriver.main()
CliDriver.run()
CliDriver.executeDriver()
CliDriver.processLine()
CliDriver.processCmd()
CliDriver.processLocalCmd()
                                 # 完整的执行,输出过程
Driver.run()
Driver.runInternal()
                                 # 编译和执行
Driver.compileInternal()
                                 # 编译
Driver.compile() # 编译: SQL -> AST -> ResovleTree -> OperatorTree ->
TaskTree
ParseUtils.parse()
ParseDriver.parse()
```

```
set hive.auto.convert.join=true;
                                                                ▼ TOK_QUERY
set hive.auto.convert.join.noconditionaltask=true;
                                                                   ▼ TOK FROM
                                                                      ▼ TOK_SUBQUERY
 SELECT
                                                                         ▼ TOK_QUERY
   p.datekey datekey,
                                                                           ▼ TOK_FROM
   p.userid userid,
                                                                              ▼ TOK_JOIN
    c.clienttype
                                                                                 ▶ TOK_JOIN
   detail.usersequence_client c
                                                                                 ▶ TOK_TABREF
   JOIN fact.orderpayment p on p.orderid = c.orderid
JOIN dim.user du on du.userid = p.userid
                                                                           ▼ TOK_INSERT
 WHERE p.datekey = 20131118
                                                                              ▶ TOK_DESTINATION
                                                                              ▶ TOK_SELECT
INSERT overwrite TABLE `test`.`customer_kpf
                                                                              ▶ TOK_WHERE
                                                                           base
   ase.datekev.
                                                                   ▼ TOK INSERT
 base.clienttype,
                                                                     ▶ TOK_DESTINATION
 count(distinct base.userid) buyer_count
                                                                      ▶ TOK_SELECT
GROUP BY base.datekey, base.clienttype
```

### 8.1.3. 第二阶段: SQL基本组成单元QueryBlock

AST Tree 仍然非常复杂,不够结构化,不方便直接翻译为MapReduce程序,AST Tree 转化为QueryBlock 就是将SQL 进一部抽象和结构化。

QueryBlock 是一条 SQL 最基本的组成单元,包括三个部分:输入源,计算过程,输出。QueryBlock 可理解子查询

#### 详见源代码:

AST Tree 生成 QueryBlock 的过程是一个递归的过程,先序遍历 AST Tree,遇到不同的 Token 节点,保存到相应的属性中,主要包含以下几个过程:

TOK\_QUERY => 创建QB对象,循环递归子节点

TOK\_FROM => 将表名语法部分保存到QB对象的aliasToTabs等属性中

TOK\_INSERT => 循环递归子节点

TOK\_DESTINATION => 将输出目标的语法部分保存在QBParseInfo对象的nameToDest属性中

TOK\_SELECT => 分别将查询表达式的语法部分保存在destToSelExpr、destToAggregationExprs、

destToDistinctFuncExprs三个属性中

TOK\_WHERE => 将Where部分的语法保存在QBParseInfo对象的destToWhereExpr属性中

### 8.1.4. 第三阶段: 逻辑操作符Operator

Hive最终生成的MapReduce任务,Map阶段和Reduce阶段均由OperatorTree组成。逻辑操作符,就是在Map阶段或者Reduce阶段完成单一特定的操作。

基本的操作符包括TableScanOperator, SelectOperator, FilterOperator, JoinOperator, GroupByOperator, ReduceSinkOperator

\*由于Join/GroupBy/OrderBy均需要在Reduce阶段完成,所以在生成相应操作的Operator之前都会 先生成一个ReduceSinkOperator,将字段组合并序列化为Reduce Key/value, Partition Key\*

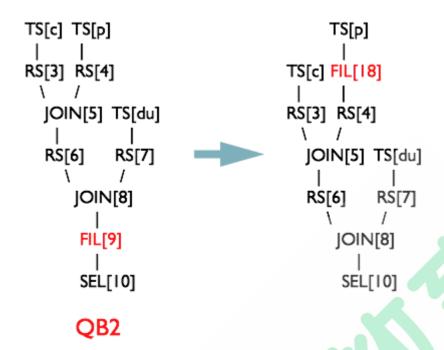
### 8.1.5. 第四阶段: 逻辑层优化器

大部分逻辑层优化器通过变换OperatorTree,合并操作符,达到减少MapReduce Job,减少shuffle数据量的目的。

名称	作用		
② SimpleFetchOptimizer	优化没有GroupBy表达式的聚合查询		
② MapJoinProcessor	MapJoin,需要SQL中提供hint,0.11版本已不用		
② BucketMapJoinOptimizer	BucketMapJoin		
② GroupByOptimizer	Map端聚合		
① ReduceSinkDeDuplication	合并线性的OperatorTree中partition/sort key相同的reduce		
① PredicatePushDown	谓词前置/谓词下推		
① CorrelationOptimizer	利用查询中的相关性,合并有相关性的Job,HIVE-2206		
② ColumnPruner	字段剪枝		

表格中①的优化器均是一个Job干尽可能多的事情/合并。②的都是减少shuffle数据量,甚至不做Reduce。

PredicatePushDown优化器:



### 8.1.6. 第五阶段: OperatorTree生成MapReduce Job的过程

OperatorTree 转化为 MapReduce Job 的过程分为下面几个阶段:

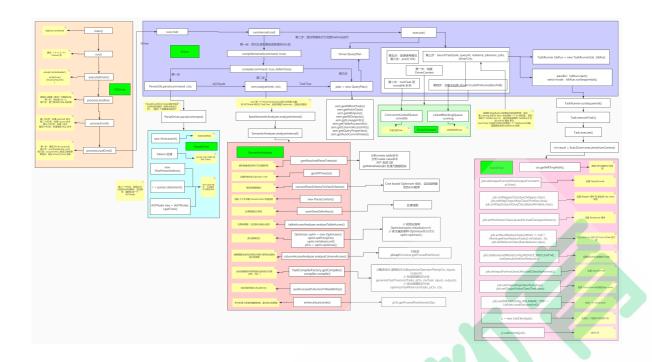
- 1、对输出表生成MoveTask
- 2、从OperatorTree的其中一个根节点向下深度优先遍历
- 3、ReduceSinkOperator标示Map/Reduce的界限,多个Job间的界限
- 4、遍历其他根节点,遇过碰到JoinOperator合并MapReduceTask
- 5、生成StatTask更新元数据
- 6、剪断Map与Reduce间的Operator的关系

### 8.1.7. 第六阶段: 物理层优化器

这里不详细介绍每个优化器的原理,单独介绍一下MapJoin的优化器

名称	作用		
Vectorizer	HIVE-4160,将在0.13中发布		
SortMergeJoinResolver	与bucket配合,类似于归并排序		
SamplingOptimizer	并行order by优化器,在0.12中发布		
CommonJoinResolver + MapJoinResolver	MapJoin优化器		

# 9. Hive的HQL编译源码解读



# 10. Hive SQL编译过程的设计

从上述整个SQL编译的过程,可以看出编译过程的设计有几个优点值得学习和借鉴

- 1. 使用Antlr开源软件定义语法规则,大大简化了词法和语法的编译解析过程,仅仅需要维护一份语法文件即可。
- 2. 整体思路很清晰,分阶段的设计使整个编译过程代码容易维护,使得后续各种优化器方便的以可插拔的方式开关,譬如Hive 0.13最新的特性Vectorization和对Tez引擎的支持都是可插拔的。
- 3. 每个Operator只完成单一的功能,简化了整个MapReduce程序。