













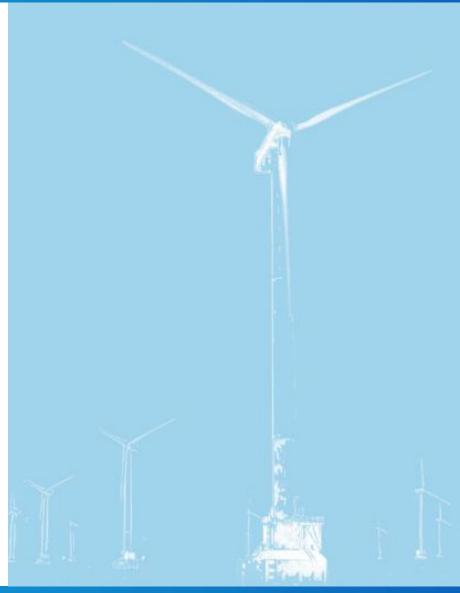




目录



- **1** Hive环境搭建
- **2** Hive简介
- 3 Hive体系结构
- **4** Hive应用场景
- 5 Hive表常用操作
- 6



Hive简介



- > Hive是构建在Hadoop之上的数据仓库平台。
- ➢ Hive是SQL解析引擎,它将SQL语句转译为MapReduce作业,并在 Hadoop上运行。
- ➤ Hive表是HDFS的文件目录,一个表对应一个目录名,如果有分区的话,则分区值对应子目录。

Hive发展历史



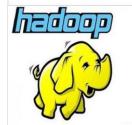
Hive是Facebook开发的, 构建于Hadoop集群之上的数据仓库应用。2008年 Facebook将Hive项目贡献 给Apache,成为开源项目。 目前最新版本hive-2.3.1



随着数据量增加某些查询需要几个小时甚至几天才能完成。当数据达到1T时,MySql进程跨掉。



可以支撑几个T的数据,但每天收集用户点击流数据(每天约400G)时,Oracle开始撑不住。



有效解决了大规模数据的存储与统计分析的问题,但是 MapReduce程序对于普通分析人员的使用过于复杂和繁琐。



对外提供了类似于SQL语法的HQL语句数据接口,自动将HQL语句编译转化为MR作业后在Hadoop上执行。降低了分析人员使用Hadoop进行数据分析的难度。

Hive体系结构

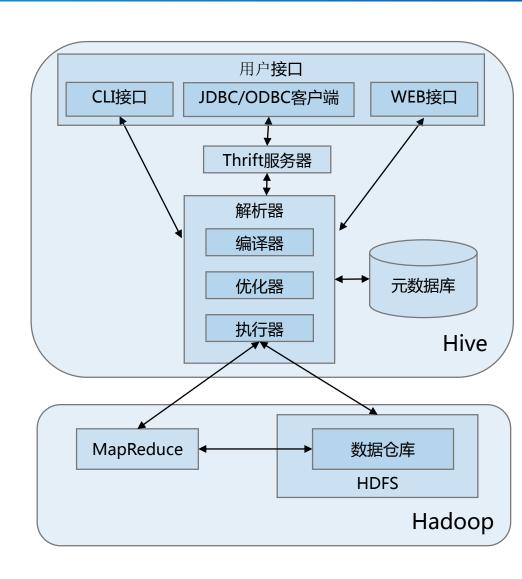


用户接口

- ➤ CLI: Cli 启动的时候,会同时启动一个 Hive 副本。
- ➤ JDBC客户端: 封装了Thrift,java应用程序,可以通过指定的主机和端口连接到在另一个进程中运行的hive服务器
- ▶ ODBC客户端: ODBC驱动允许支持ODBC协议的应用程序 连接到Hive。
- ➤ WUI接口:是通过浏览器访问 Hive

Thrift服务器

基于socket通讯,支持跨语言。Hive Thrift服务简化了在多编程语言中运行Hive的命令。绑定支持C++,Java,PHP,Python和Ruby语言。



Hive体系结构

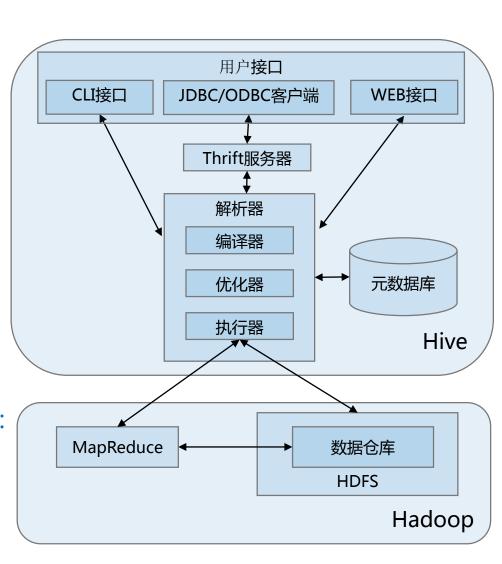


解析器

- ▶ 编译器:完成 HQL 语句从词法分析、语法分析、编译、优化以及执行 计划的生成。
- ▶ 优化器:是一个演化组件,当前它的规则是:列修剪,谓词下压。
- ▶ 执行器会顺序执行所有的Job。如果Task链不存在依赖关系,可以采用并发执行的方式执行Job。

元数据库

Hive的数据由两部分组成:数据文件和元数据。元数据用于存放Hive库的基础信息,它存储在关系数据库中,如 mysql、derby。元数据包括:数据库信息、表的名字,表的列和分区及其属性,表的属性,表的数据所在目录等。



Hive体系结构-Hive元数据库表

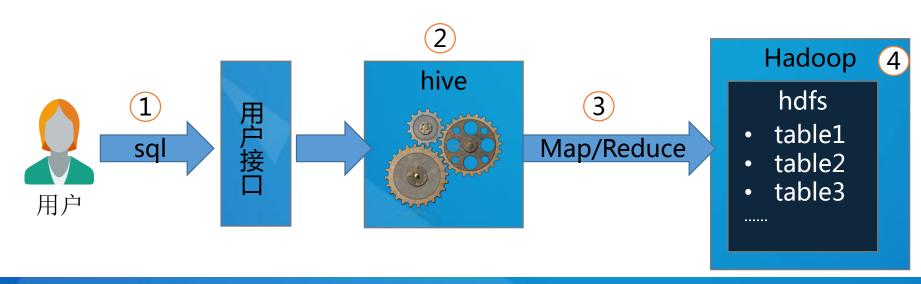


表名	说明	关联键
DBS	元数据库信息,存放HDFS路径信息	DB_ID
TBLS	所有hive表的基本信息	TBL_ID,SD_ID,DB_ID
TABLE_PARAM	表级属性,如是否外部表,表注释等	TBL_ID
COLUMNS_V2	Hive表字段信息(字段注释,字段名,字段类型,字段序号)	CD_ID
SDS	所有hive表、表分区所对应的hdfs数据目录和数据格式	SD_ID,SERDE_ID
SERDES	Hive表的序列化类型	SERDE_ID
SERDE_PARAM	序列化反序列化信息,如行分隔符、列分隔符、NULL的表示字符等	SERDE_ID
PARTITIONS	Hive表分区信息	PART_ID,SD_ID,TBL_ID
PARTITION_KEYS	Hive分区表分区键	TBL_ID
PARTITION_KEY_VALS	Hive表分区名(键值)	PART_ID
SEQUENCE_TABLE	保存Hive对象的下一个可用ID,包括数据库,表,字段,分区等对象的下一个ID。默认ID每次+5	SEQUENCE_NAME,NEXT_VAL

Hive体系结构-Hive的运行机制



- ▶ 用户通过用户接口连接Hive,发布Hive SQL。
- > Hive解析查询并制定查询计划。
- **➢ Hive将查询转换成MapReduce作业。**
- ➢ Hive在Hadoop上执行MapReduce作业。



Hive应用场景-优势/缺点



- 解决了传统关系数据库在大数据处理上的瓶颈。适合大数据的批量处理。
- > 充分利用集群的CPU计算资源、存储资源,实现并行计算。
- ➢ Hive支持标准SQL语法,免去了编写MR程序的过程,减少 了开发成本。
- 具有良好的扩展性,拓展功能方便。
- ➢ Hive的HQL表达能力有限:有些复杂运算用HQL不易表达。
- Hive效率低: Hive自动生成MR作业,通常不够智能; HQL 调优困难,粒度较粗;可控性差。
- 针对Hive运行效率低下的问题,促使人们去寻找一种更快,更具交互性的分析框架。SparkSQL的出现则有效的提高了Sql在Hadoop上的分析运行效率。

```
* Licensed to the Apache Boftware Foundation (ASF) under one
     * or more contributor license agreements. See the NOTICE file
     * distributed with this work for additional information
      * regarding copyright ownership. The ASF licenses this file
     * to you under the Apache License, Version 2.0 (the
             * This is an example Hadoop Map/Reduce application.
             * It reads the text input files, breaks each line into words
             * and counts them. The output is a locally sorted list of words and the
public int rur * count of how often they occurred.
             * To run: bin/hadoop jar build/hadoop-examples.jar wordcount
                          [-m Cl)mapsc/15] [-r cl)reducesc/i5] cl)in-dirc/i5 cl>out-dirc/i5
 conf.setOuts */
 // the valuepublic class WordCount extends Configured implements Tool |
                Counts the words in each line.
               . For each line of input, break the line into words and emit them as
               * [chowordc/bo, cholc/po].
 List<String)
 for(int 1=0;
              public static class MapClass extends MapReduceBase
   try (
                implements Mapper LongWritable, Text, Text, IntWritable> (
     Lf ("-m"
      conf.s
     ) else i
                private final sta
      conf.s
                                 select word, count(*)
     | else |
      other
                                from (
                public void map []
   ) catch ()
     System. c
                                 select
     return ;
                  String line -
    catch (2
                                explode(split(sentence.
     System. o
                  while (itr.ham
                                 word
     return p
                   word.set(itr.
                   output.collec
                                 from article
 // Make sure
 if (other as
   System. out
                                 group by word
   return printDsage():
 FileInputFormat.setInputPaths(con)
```

Hive应用场景-优势/缺点



◆适用场景

- 海量数据的存储处理
- > 数据挖掘
- > 海量数据的离线分析

◆ 不适用场景

- > 复杂的机器学习算法
- **复杂的科学计算**
- 联机交互式实时查询

Hive开发使用-Hive的连接



♦ HiveServer2

目前Hive的Thrift服务端通常使用HiveServer2,它是HiveServer改进版本,它提供了新的ThriftAPI来处理JDBC或者ODBC客户端,可以进行Kerberos身份验证,支持多个客户端并发。

Beeline

HiveServer2还提供了新的CLI: BeeLine,它是Hive 0.11引入的新的交互式CLI,基于SQLLine,可以作为Hive JDBC Client 端访问HievServer2。

通过beeline连接hive: jdbc:hive2://192.168.88.104:10000/hiveTest

♦ Cli

Hive数据类型



基本类型	大小	描述	文字示例
TINYINT	1个字节	有符号整数	1
SMALLINT	2个字节	有符号整数	1
INT	4个字节	有符号整数	1
BIGINT	8个字节	有符号整数	1
STRING	最大2GB	字符串,类似SQL中的VARCHAR类型	'a',"a"
FLOAT	4个字节	单精度浮点型	1.0
DOUBLE	8个字节	双精度浮点型	1.0
BOOLEAN	~	TRUE/FALSE	TRUE/FALSE
Мар	不限	一组无序键值对。键的类型必须是源自的,值可以 是任何类型。同一个映射的键的类型必须相同,值 的类型也必须相同。	Map('a',1,'b',2)
Array	不限	一组有序字段,字段的类型必须相同。	array(1,2)
Struct	不限	一组命名的字段,字段的类型可以不同。	Struct('a',1,1.0)

Hive与传统数据库比



对比项	Hive	传统数据库
数据插入	支持批量导入	支持单条和批量导入
数据更新	不支持	支持
索引	有索引功能,不想RDBMS有键的概念,可以在某些列上建索引,加速一些查询操作。创建的索引数据会保存在另外的表中。	支持
分区列	支持,hive表的分区根据分区列的值对表进行粗 略划分,加快查询速度。	支持,提供分区表来改善大型表以及具有各种 访问模式的表的可伸缩性、可管理性、以及提 高数据库的效率。
执行延迟	高,构建在HDFS和MR之上,比传统数据库延迟 要高。	低,传统SQL延迟一般小于1s。
扩展性	好,基于Hadoop有很好的横向扩展性。	有限,RDBMS非分布式,横向扩展难实现。
数据类型	整数、浮点数、布尔型、文本和二进制串、时间 戳、数组、映射、结构	整数、浮点数、定点数、文本和二进制串、时间

Hive表-托管表&外部表



存储的数据+元数据组成。

Hive也有数据库,可以通过CREATE DATABASE创建数据库。默认库是default库。

托管表和外部表

> 数据存储:

托管表:数据存储在仓库目录下。

外部表:数据存储在任何HDFS目录下。

> 数据删除

托管表:删除元数据和数据。

外部表:只删除元数据。

> 创建表语句

外部表: CREATE EXTERNAL TABLE table_name(attr1 STRING) LOCATION '/usr/tom/tablea;

Hive表-托管表&外部表



练习:

- 1.创建10min数据托管表。
- 2.导入数据到10min数据托管表。
- 3.创建10min数据外部表。
- 4.导入数据到10min外部表。
- 5.删除10min数据托管表,并查看10min数据表目录和数据。
- 6.删除10min数据外部表,并查看10min数据表目录和数据。



一种将数据分片的方式,可以加快查询速度。表->分区->桶。

分区

- > 分区列并非实际存储的列数据,分区只是表目录下嵌套的目录。
- > 可以按照各种维度对表进行分区。
- 分区可以缩小查询范围。
- ➢ 分区是在创建表的时候用PARTITION BY子句定义的。
- ▶ 加载数据到分区使用LOAD语句,且要显示的指定分区值。
- ▶ 使用SHOW PARTITIONS语句查看Hive表下有哪些分区。
- ▶ 使用SELECT语句中指定分区, Hive只扫描指定分区数据。



Hive表分区分为两种,静态分区和动态分区。静态分区和动态分区的区别在于导入数据时,是手动输入分区名称,还是通过数据来判断数据分区。对于大数据批量导入来说,显然采用动态分区更为简单方便。

动态分区需要配置:

hive.exec.dynamic.partition=true

hive.exec.dynamic.partition.mode=nostrict(允许所有的分区都为动态的)。

动态分区只能通过insert overwrite table table_name select ...这 样的语句导入数据。

静态分区可以通过多种方式导入数据: load/ITS/hdfs拷贝等。

静态分区导入不灵活,导入前要预先知道导入的分区。



练习

- 1.创建10min数据表,按照风场,风机分区。
- 2.为10min数据表创建分区。
- 3.观察10min数据表建好的分区结构。
- 4.加载数据到10min数据表指定分区中。
- 5.使用show partitions查看10min数据表下的分区有哪些?
- 6.使用SELECT 语句查询10min数据指定风场、风机下的数据。
- 7.创建未分区的10min数据表。
- 8.导入数据到未分区的10min数据表中。
- 9.使用SELECT语句查询指定风场风机的10min数据。
- 10.对比有分区的10min数据和未分区的10min数据表查询效率。



桶

- ▶ 桶是表上附加的额外结构,可以提高查询效率。有利于做map-side-join。
- 使 "取样"更方便高效。
- 使用CLUSTER BY子句来指定划分桶所用的列和要划分桶的个数。 create table bucketed_user(id int,name string) clustered by (id) into 4 buckets;
- ➢ 对桶中的数据可以做排序。使用SORTED BY子句。
 create table bucketed_user(id int, name string) clustered by(id) sorted by (id asc) into 4 buckets;
- ➤ 不建议我们自己分桶,建议让Hive划分桶。
- ▶ 向分桶中填充数据前,需要设置hive.enforce.bucketing设置为true。 insert overwrite table bucket_users select * from users;
- > 实际上桶对应于MapReduce的输出文件分区:一个作业产生的桶和reduce任务个数相同。



练习

- 》 创建10min数据表,按照风场分区,按照风机分桶,按照时间排序。
- ▶ 向10min数据表填充数据。
- 查看10min数据表下文件分布情况,并查看文件内容。
- ▶ 查询10min数据表中指定风场,风机某段时间内的数据。
- 使用TABLESAMPLE子句对表进行取样。



Hive从两个维度对表的存储进行管理:"行格式"(row format)和"文件格式"(file format)。

- ▶ 行格式:一行中数据的存储格式。按照hive的术语,行格式的定义由SerDe定义,即序列化和反序列化。也就是查询数据时,SerDe将文件中字节形式的数据行反序列化为Hive内部操作数据行时使用的对象形式。Hive向表中插入数据时,序列化工具会将Hive的数据行内部表示形式序列化为字节形式并写到输出文件中去。
- > 文件格式:最简单的文件格式是纯文本文件,但是也可以使用面向列的和面向行的二进制文件格式。 二进制文件可以是顺序文件、Avro、RCFile、ORC、parquet文件。

默认存储格式-分隔的文本。

Create table ...等价于create table ... ROW FORMAT DELIMITED FIELDS TERMINATED BY '\001'

COLLECTION ITEMS TERMINATED BY '\002' MAP KEYS TERMINATED BY '\003' LINES TERMINATED BY '\n' STORED AS TEXTFILE;

Hive内部默认使用LazySimpleSerDe处理分隔文本。



Hive现有的文件格式

	TEXTRILE	SEQUENCEFILE	RCFILE
数据类型	text only	text/binary	text/binary
内部存储结构	Row-based	Row-based	Column-based
压缩	File-based	Block-based	Block-based
可拆分	YES	YES	YES
压缩后可拆分	NO	YES	YES



Hive现有的SerDe

	LazySimpleSerDe	LazyBinarySerDe (HIVE-640)	BinarySortable SerDe
serialized format	delimited	proprietary binary	proprietary binary sortable*
deserialized format	LazyObjects*	LazyBinaryObjects*	Writable
	ThriftSerDe (HIVE-706)	RegexSerDe	ColumnarSerDe
serialized format	Depends on the Thrift Protocol	Regex formatted	proprietary column-based
deserialized	User-defined Classes,	ArrayList <string></string>	LazyObjects*

※lazyObject:指只有 在访问数据时,才去 做反序列化操作。

参照官方网站,有更详细的SerDe信息。

https://cwiki.apache.org/confluence/display/Hive/LanguageManual+DDL#LanguageManualDDL-RowFormats&SerDe



练习:

使用store as指定文1.创建10min数据表,使用row format指定SerDe分别为:avro/orc/parquet/rcfile/sequencefile/textfile

件格式为: avrofile/parquetfile/rcfile/sequencefile/textfile

- 2.向新建的10min数据表中灌入数据。查看文件具体格式。
- 3.查询10min数据表。

Hive表-导入数据



向Hive表中导入数据有多种方式。

> INSERT导入数据。

参照: https://cwiki.apache.org/confluence/display/Hive/LanguageManual+DML#LanguageManualDML-InsertingdataintoHiveTablesfromqueries

```
Standard syntax:
INSERT OVERWRITE TABLE tablename1 [PARTITION (partcol1=val1, partcol2=val2 ...) [IF NOT EXISTS]] select statement1 FROM from s
INSERT INTO TABLE tablename1 [PARTITION (partcol1=val1, partcol2=val2 ...)] select statement1 FROM from statement;
INSERT INTO TABLE tablename1 [PARTITION (partcol1=val1, partcol2=val2 ...)] (z,y) select statement1 FROM from statement;
Hive extension (multiple inserts):
FROM from statement
INSERT OVERWRITE TABLE tablename1 [PARTITION (partcol1=val1, partcol2=val2 ...) [IF NOT EXISTS]] select statement1
[INSERT OVERWRITE TABLE tablename2 [PARTITION ... [IF NOT EXISTS]] select statement2]
[INSERT INTO TABLE tablename2 [PARTITION ...] select statement2] ...;
                                                                                             多表插入
FROM from statement
INSERT INTO TABLE tablename1 [PARTITION (partcol1=val1, partcol2=val2 ...)] select_statement1
[INSERT INTO TABLE tablename2 [PARTITION ...] select_statement2]
[INSERT OVERWRITE TABLE tablename2 [PARTITION ... [IF NOT EXISTS]] select statement2] ...;
Hive extension (dynamic partition inserts):
INSERT OVERWRITE TABLE tablename PARTITION (partcol1[=val1], partcol2[=val2] ...) select_statement FROM from statement;
INSERT INTO TABLE tablename PARTITION (partcol1[=val1], partcol2[=val2] ...) select_statement FROM from_statement;
```

Hive表-导入数据



向Hive表中导入数据有多种方式。

Load方式导入

LOAD DATA [LOCAL] INPATH 'filepath' [OVERWRITE] INTO TABLE tablename [PARTITION (partcol1=val1, partcol2=val2 ...)]

CREATE TABLE ... AS SELECT (CATS)

```
CREATE TABLE new_key_value_store

ROW FORMAT SERDE "org.apache.hadoop.hive.serde2.columnar.ColumnarSerDe"

STORED AS RCFile

AS

SELECT (key % 1024) new_key, concat(key, value) key_value_pair

FROM key_value_store

SORT BY new key, key value pair;
```

Hive表-导入数据



练习:

- 1. 创建10min数据表,按照风场风机分区。
- 2. 使用insert overwrite select注入数据。
- 3. 使用From的方式插入数据到tenmindata4.
- 4. 使用动态分区插入数据。全部动态如何实现?即:风场为动态,风机为动态插入。
- 5. 使用CATS创建tenmindata5;
- 6. 使用CREATE TABLE LIKE创建tenmindata6;

Hive表-表的修改、删除



由于Hive使用"读时模式",所以才创建表之后,它非常灵活的支持对表定义的修改。但一般需要警惕,在很多情况下,要由你来确保修改数据以符合新的结构。

> 重命名表

ALTER TABLE table_name RENAME TO new_table_name; 更新元数据+移动表目录(托管表)

▶ 修改列定义

ALTER TABLE table_name ADD COLUMNS(col1 STRING);

详细参考: https://cwiki.apache.org/confluence/display/Hive/LanguageManual+DDL#LanguageManualDDL-AlterTable

> 表删除

DROP TABLE-删除元数据+表数据(托管表)。

> 截断表

TRUNCATE TABLE table_name [PARTITION partition_spec];

作业



- 1.了解Avro、RCFile、ORC、parquet存储结构,比较异同。
- 2.练习课上所有的例子。(看到tenmindata1~tenmindata5)
- 3.描述一下Hive的特点,Hive和关系数据库的区别。
- 4.每人启动自己机器上的hiveServer2,并使用beeline连接Hive,本地写java代码通过JDBC创建表。
- 5.全动态分区的方式向10min数据表中导入数据(贴出SQL语句和运行结果截图)。

THANKS



