云平台下的装备保障管理系统结构化数据查询®

张惠民, 胡海荣, 向阳霞

(装甲兵工程学院 信息工程系, 北京 100072)

摘 要: 首先针对我军装备保障管理系统关系数据库在海量数据查询以及分析处理方面的不足, 在对系统数据资源分析的基础上提出并实现了基于 Hadoop 云平台结构化数据查询策略, 通过 Sqoop 工具将数据库中的数据导入到 HDFS 中, 并利用 Hive 进行数据分析. 然后通过实验证明此方法克服了海量数据在单机环境中查询效率低下的缺点, 具有较高的实用价值.

关键词: 数据资源; Hadoop; 云平台; Sqoop; Hive

Structured Data Query in the Equipment Support Management System Based on Cloud Platform

ZHANG Hui-Min, HU Hai-Rong, XIANG Yang-Xia

(Department of Information Engineering, Academy of Armored Force Engineering, Beijing 100072, China)

Abstract: First, this paper talked about the deficiencies of current Equipment Support Management System on massive data query and analysis. Then it proposed and realized a method of Structured Data Query used by the Cloud Platform based on Hadoop, after analyzing the data source. In the article, we used the tool of Sqoop to import data from a relational database into HDFS, and then use Hive to analyze the data. Finally, the experiment proved that the method makes up the shortage of the data query in the environment of single computer, and has high practical value.

Key words: structured data; Hadoop; cloud platform; Sqoop; Hive

我军装备保障信息化建设中开发了一系列的装备 保障管理系统, 经研究发现这些系统大都建立在关系 数据库基础之上. 由于装备种类繁多, 数量巨大, 如 果继续采用传统方式对海量数据进行集中式查询,将 超过关系数据库的支撑范围, 或者说超过关系数据库 的高效处理范围. 针对上述问题可以考虑利用 Hadoop 搭建的云平台来解决, 但是 Hadoop 中的 HDFS 一般情 况下只支持非结构化数据的存取; 而对于关系数据库 占主导地位的装备保障管理系统来说, 如果将结构化 数据转换成非结构化数据不但浪费大量时间和财力还 可能会导致很多重要信息的丢失. 虽然 Hadoop 中也有 Hbase 数据库、但是它只适合存储非结构化数据. 因此、 如何用 Hadoop 搭建的云平台进行关系数据库的海量 数据查询是本文研究的重点. 本文将在分析全军装备 保障管理系统数据资源的前提下,设计并实现基于云 平台的结构化数据查询系统架构.

1 相关技术介绍

1.1 Hadoop

Hadoop^[1]是并行技术、分布式技术和网格计算技术发展的产物,是一种为适应大规模数据计算和存储而发展起来的模型架构^[2]. Hadoop 的两个核心技术为HDFS 和 MapReduce.

HDFS^[3]是一个运行在大量廉价硬件之上的分布式文件系统,它是 Hadoop 平台的底层文件存储系统,主要负责数据的管理和存储.一个 HDFS 集群中有一个NameNode和多个DataNode. NameNode是中心服务器,主要用来管理元数据和文件块、简化元数据的更新操作; DataNode 通常在集群中一个节点一个,用来存储、检索数据块.

MapReduce^[4]是 Hadoop 用来处理云计算中海量数据的编程框架,简单易用,程序员在不必了解底层实现细节的基础上便可写出程序来处理海量数据.

① 收稿时间:2014-05-22;收到修改稿时间:2014-06-26

⁷⁰ 系统建设 System Construction

MapReduce 首先通过 Map 程序将海量数据分割成多个 小区块,将其分配给大量服务器进行处理;然后将处 理结果交给 Reduce, 最后 Reduce 将处理结果汇总后输 出到客户端.

1.2 **Hive**

Hive^[5]是基于 Hadoop 的数据仓库基础架构. 它可 以存储、查询、分析 HDFS 中的大规模数据. Hive 最 初设计目的是让熟悉 SQL 语言的人员可以方便操作 HDFS 文件系统, 技术人员可以通过 HiveQL 语言与 Hive 交互, HiveQL 是类 SQL 语言, 他们之间的语法非 常相近, 它的设计受 MySQL 的影响很大; HiveQL 语 言通过对语句解析和转换, 最终生成多个 MapReduce 任务进行处理.

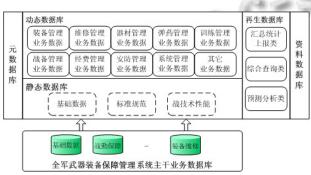
1.3 **Sqoop**

Sqoop^[6]全称"SQL-to-Hadoop", 它是 Clouder 公司 开发的用来将关系型数据库与 Hadoop 中的数据进行 相互转移的工具. 用它可以很方便地将 HDFS 中的数 据导入到关系型数据库(如 MySQL, SQLServer, Oracle 等)中: 也可以将关系型数据库中的数据导入到 HDFS 中.

2 装备保障管理系统数据资源分析

2.1 关系数据库结构设计

在装备保障管理系统中, 为达到业务数据可以纵 向贯通、横向共享的目的, 经过分析系统中的业务数 据和业务组成,对各系统中使用的数据进行了分类、 规整. 从业务处理角度将系统分为装备、人员、弹药、 器材、设施、设备、资料、经费八类管理对象。



数据库逻辑关系

系统中有 3 类数据库: 元数据库、资料数据库和 业务数据库. 元数据库作用是管理和组织资源信息、 快速定位资源位置、创建资源目录、实现资源交换、

提供资源转换信息等. 通过分析通用装备保障业务信 息系统中的业务数据,对各业务系统中的数据进行了 规整和分类, 将系统中的业务数据分为: 装备基础数 据、装备综合数据、保障业务数据、交换数据和其他 数据等. 数据库的逻辑关系如图 1 所示, 业务数据库 按照数据性质分为静态、动态和再生数据库: 元数据 库以及资料数据库用来提供对数据库访问的支持, 业 务数据信息也通过元数据库向外提供信息服务.

2.2 基于 RDF 的元数据描述方法。

装备保障管理系统信息资源庞大, 利用元数据提 取数据信息本质, 抽象出统一的描述模型, 能够在很 大程度上提升数据整合的效率; 通过记录用户权限以 及数据资源位置来提高数据查询的准确性、高效性、 安全性以及可靠性. 通过业务元数据记录数据之间的 转换规则和关联关系来提高系统的可维护性和可集成 性. 利用元数据不但方便用户和开发人员理解数据, 还能够确保数据信息的一致性、准确性、完整性. 所 以,对于元数据标准格式的设计是很有必要的.对于 系统中的元数据设计,本文主要从数据描述性元素进 行考虑.

RDF 是 W3C 发布的基于 XML 来描述 Web 资源 的一种标准框架, 具有抽象性、领域无关性、易扩展、 易交换、开放性、简单等特点, 因此本文选择 RDF 作 为元数据的描述框架.

RDF 通常由资源、属性值、属性类型三部分组成. 其资源描述方式一般有两种: 三元组表示法, {主题, 谓词, 客体 }; 图形表示法, 椭圆表示资源, 直线表示 属性,属性值用矩形表示[7]. 如图 2 所示,本系统基于 文献[8]研究设计了RDF资源描述的方法过程,对系统 中的任何资源都可以通过该过程生成资源描述文档, 达到异构系统中的数据交互和资源共享的目的.



图 2 RDF 资源描述方法步骤

建模: 首先, 对原始数据进行建模, 确定要描述 的数据资源以及各种属性, 再根据各属性元素以及它 们之间的关系生成 RDF 模型, 最后利用该模型生成资 源模型文档. 建模的过程与原始数据的组织形式没有 关系, 这是解决异构数据共享交互的关键.

System Construction 系统建设 71



描述: 用上一过程生成的资源模型文档, 加上 RDF 自带的词汇表及在建模过程中自己定义的词汇表 来进行资源的统一描述, 生成资源描述文档, 该文档 是基于 XML 的.

应用:通过交换资源描述文档,可以在异构平台 之间有效发现、访问其他平台的资源, 实现异构数据 源的共享与交互.

利用上述方法、结合 RDF 图形表示法进行数据资 源描述,如图3所示.用椭圆形表示元数据模型;用直 线表示 TZBZ_DSPort 、 TZBZ_DSIP 、 ... 、 TZBZ DSKeyref 等各种属性; 用矩形表示 port、ip、...、 kev 等属性值.

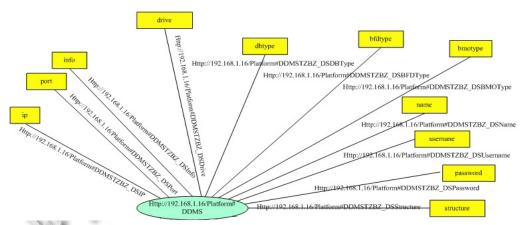
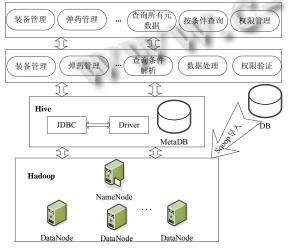


图 3 基于 RDF 的元数据描述模型

3 基于云的结构化数据查询系统设计

3.1 系统架构设计

用传统的关系型数据库在海量数据中进行集中查 询时效率低下, 用户等待时间较长, 导致交互性较差. 所以, 依靠传统单一节点的计算能力已经无法满足需 求, 利用云计算将消耗大量计算资源的复杂计算通过 网络分布到多节点上计算成为了新的有效解决方案[9]. 本文就是利用云计算的思想将系统中的数据查询部分 迁移到 Hadoop 搭建的云平台上,如图 4 所示,系统架



基于 Hadoop 的数据查询架构图

72 系统建设 System Construction

构自上而下分为四层,分别为:视图层、业务逻辑层、 Hive 层和 Hadoop 层.

视图层:本层包括装备管理、器材管理、 弹药 管理、人员管理、权限管理、日志管理、元数据查询 等多个部分. 用户登录系统后, 可以根据权限输入查 询条件或者关键字信息来查询自己所需要的数据.

业务逻辑层:本层包括装备管理、器材管理、权 限认证、数据处理、查询条件解析等模块. 系统接受 并解析用户输入的查询条件, 然后将不同的请求分给 不同的业务逻辑进行处理, 再调用底层的接口进行查 询,最后把查询结果返回给用户.

Hive 层: 该层接收业务逻辑层传递过来的查询请 求, 并通过自身解释器和语义分析器对用户提交的 HiveQL 语句进行解析和编译, 然后通过逻辑计划生成 器和查询计划生成器生成基于 Hadoop 的 MapReduce 任务. 系统运行之前的数据准备阶段需要借助 Sgoop 将数据从关系型数据库中导入到 Hive 中.

Hadoop 层:也可称为计算层,本层利用 MapReduce 执行 Hive 层的计算任务来读写导入到 HDFS 中的不同数据. 该层将查询任务分为 Map 和 Reduce 两个阶段, 动态分配给集群中不同节点执行, 最后将查询结果存储在 HDFS 文件系统中.

3.2 系统工作流程

首先采用 Sqoop 工具将数据导入到 HDFS 中建立 数据仓库模型, 在此过程中将生成元数据并全部存储 在 Hive 自带的 Derby 元数据库中(若处于多用户环境 中, 需要将其存储在自己安装的 MySQL 中). 建立完 成后的数据仓库按照如下方式运行: 客户端发起数据 查询请求, 根据请求内容查询元数据库中相对应的表 定义, 如果满足请求则进入文件目录查询相对应的表; 通过 HiveQL 查找要查询目录的属性, 获取到属性值 后进行数据的查询、分析、生成报表等操作. 然后将 数据查询计划存储在 HDFS 中, 并将结果返回并显示 给客户端. 其工作过程如图 5 所示.



查询系统工作过程

4 性能测试

4.1 环境搭建与数据准备

为验证提出的方案是否具有高效性, 本文搭建了 由6台服务器组成的 Hadoop 集群, 其硬件配置为处理 器: Intel Core i5, CPU: 2.4GHz, 内存: 2G, 硬盘: 500G; 软件配置为 OS: Red Hat Linux OS5.0, Hadoop: hadoop-1.0.3, Hive: hive-0.9.0, Sqoop: sqoop-1.4.4. 其 中 1 台 NameNode 节点、5 台 DataNode 节点, Hive 和 Sqoop 运行在 NameNode 节点上. 由于装备保障管理 系统中数据库表的数量众多、关联性复杂, 而且装备 数据由于其保密性而不易获取, 因此本文的测试数据 通过编写程序获得, 将其存放在关系数据库中, 方便 起见选择 MySQL 作为测试数据库来存放数据. 数据 获取示例程序如下所示.

```
InsertIntoData insert = null;
while(i<500000){
  int a = (int) (Math.random()*10000):
  int b= (int) (Math.random()*10000);
  int c = (int) (Math.random()*10000);
  int d = (int) (Math.random()*10000);
  int e = (int) (Math.random()*10000);
  String sql = "insert into project" +
    "(id,name,description,type,type,status)"
         values(?,?,?,?,?,?)";
        g[] paras = {"id"+a,"name"+b,
'description"+c,"type"+d,"status"+e};
  String[] paras
   insert = new InsertIntoData();
  insert.updateData(sql, paras);
```

若用云平台处理关系数据库中的数据, 必须将数 据导入到HDFS中. 这里我们使用Sqoop工具, 文章前 面已经介绍过此工具,它具有在 Hive 和关系型数据库 之间迁移数据的功能, 可以用它把数据从关系型数据 库导入到 HDFS 中, 也可以将 HDFS 中的数据导入到 关系型数据库中, 该实验用的是 Sqoop 的第一个功能. 实验数据大小、数据条目如表 1 所示.

表 1 数据大小(MB)和元组数(条)

数据大小	61	123	247	614	985	1220
元组数	5 × 10 ⁵	10^{6}	2×10 ⁶	5×10 ⁶	8×10 ⁶	10^{7}

4.2 查询性能对比

本实验主要是为了得出不同数据量在单机环境以 及集群环境不同节点中的查询时间, 实验内容如下:

① 聚集查询

查询表 project 中的总元组数, sql 语句为: select count(*) from project. 每组实验进行三次, 记录执行时 间并计算平均值. 聚集查询测试结果如图 6 所示.

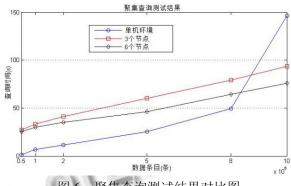


图 6 聚集查询测试结果对比图

②连接查询

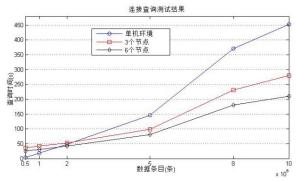
查询两张表中的某些字段相同的数据并按照id降 序排列, sql 语句为: select p.id, p.create at, t.update at, t.status from project p join test t on (p.name=t.name and p.description=t.description and p.status=t.status) order by p.id desc. 每组实验进行三次, 记录执行时间并计算平 均值. 连接查询测试结果如图 7 所示.

从图中可以看出当数据量较小时, 关系数据库的 查询速度要高于Hadoop集群, 而当数据量达到一定程 度时, 例如聚集查询达到一千万行、连接查询达到五 百万行时, 集群环境下的查询优势开始显现出来. 而 且随着数据量的不断加大,这种优势更加明显. 正如 上文提到的, Hadoop 是处理大数据的, 对于小数据量

System Construction 系统建设 73



并没有优势, 因为它的任务处理机制 Map-Reduce 本身 就非常耗时; 再加上 Hive 在解析 Sql 语句以及调度 Map-Reduce 任务上都需要耗费一些时间.



连接查询测试结果对比图

5 结论

目前关系数据库对于少量数据的操作已经很成熟, 它一般通过建立索引来提高查询效率. 但是海量数据 的查询对于关系数据库来说已经成为一个瓶颈, 它不 像云存储平台那样可以无限扩充; 而且不可能为每个 属性都建立索引, 因为这会额外占用很多空间. 因此 当查询大规模数据时, 云存储的优势就显而易见了, 由于条件所限, 在实验数据还不是很大的情况下, 其 查询的效率已经赶上甚至超过关系数据库了. 由此可 . 灬科学) 见, 利用云计算的思想解决目前我军装备管理系统关 系数据库存在的海量数据查询分析能力不足的问题,

具有广阔的应用前景. 下一步的工作将继续增加集群 中节点的数量,并探究节点数与查询效率之间的关系, 寻找最优配置, 达到节约资源的目的.

参考文献

- 1 Shvachko K, Kuang H, Radia S, Chansler R. The hadoop distributed file system. Sunnyvale. California USA. IEEE, 2010: 1-10.
- 2 高蓟超.Hadoop 平台存储策略的研究与优化.北京:北京交 通大学,2012.
- 3 黄晓云.基于 HDFS 的云存储服务系统研究[学位论文].大 连:大连海事大学,2010.
- 4 杨文志.云计算技术指南:应用、平台与架构.北京:化学工业 出版社,2010.
- 5 Ashish T, Joydeep S, Namit J, et al. Hive-A petabyte scale data warehouse using hadoop. IEEE 26th International Comference on Data Engineering(ICDE). 2010. 996-1005.
- 6 Apache Sqoop. Sqoop. http://sqoop. apache.org. [2012-03]
- 7 程相等.基于RDF的军事网格资源描述方法研究.计算机技 术与发展,2011,21(10):129-132.
- 8 苏天醒等.基于RDF的资源描述与共享方法的研究.应用与 安全,2010,(9):36-38.
- 9 刘永增,张晓景,李先毅.基于 Hadoop/Hive 的 web 日志分析 系统的设计.广西大学学报(自然科学版),2011,36(1):314-