

# 大数据系统开发——搜索引擎实现 实验报告

学 院: 计算机学院

专业: 计算机科学与技术

任课教师: 冯恺宇

**小组成员:** 小组成员如下

教学班级 姓名 学号

07112303 左逸龙 1120231863

07112304 胡艺镭 1120232848

07112303 李雨桐 1120231975

07112304 周鑫 1120232701

07112303 黄奕晨 1120232530

07112303 刘兆钰 1120231933

# 目录

1.	实	验概述	1
	1.1	实验目的	1
	1.2	实验要求	1
	1.3	实验环境	2
2.	实验环境搭建		
	2.1	虚拟机与网络配置	2
	2.2	Hadoop 集群配置	5
	2.3	HBase 集群配置	8
	2.4	集群启动与验证	11
3.	实验过程与实现		15
	3.1	数据准备	15
	3.2	核心算法与代码实现	18
		3.2.1 Mapper 实现	18
		3.2.2 Reducer 实现	19
		3.2.3 Driver 实现	21
	3.3	程序打包与执行	23
4.	实验结果与分析 2		24
	4.1	运行过程监控	24
	4.2	结果验证	24
	4.3	性能分析	25
5.	遇	到的问题及解决方案	26
6.	总	结与心得	27
	6.1	实验总结	27
	6.2	心得体会	28

## 1. 实验概述

#### 1.1 实验目的

本实验旨在通过实际的系统部署与编程实现,使我们能够在大数据处理的完整流程中掌握核心技术与方法。具体目标如下:

- 1. 掌握 Hadoop、Zookeeper 及 HBase 完全分布式集群的搭建与配置方法,理解其在大数据系统中的角色与协作关系。
- 2. 深刻理解 MapReduce 编程模型,能够独立编写 Mapper 与 Reducer 程序,对大规模文本数据进行倒排索引的构建与统计。
- 3. 学习如何将 MapReduce 的处理结果与 HBase 数据库进行无缝集成,提升数据的存储与检索效率。
- 4. 系统体验从数据准备、分布式计算到结果存储的完整大数据处理流程,增强对 大数据平台实际应用场景的理解与动手能力。

# 1.2 实验要求

根据课程实验的统一要求,本次实验的核心任务是基于 Hadoop 分布式计算平台 完成倒排索引的构建与存储。具体包括以下内容:

- 1. 对提供的数据集 sentences.txt 进行预处理,将原始大规模文本按照行号和内容切分,并划分为若干子文件以便于分布式处理。
- 2. 编写 MapReduce 程序,实现倒排索引的构建过程:在 Map 阶段对文本进行分词并生成中间键值对,在 Reduce 阶段聚合结果并统计单词在不同文档中的出现频次。
- 3. 将 MapReduce 的最终处理结果写入 HBase 数据库中,形成便于快速检索的索引结构。
- 4. 验证索引结果的正确性与完整性,确保能够基于关键词实现高效的检索操作。

本实验不仅要求我们正确完成倒排索引的分布式实现与数据库存储,还强调对 Hadoop 生态系统各组件(HDFS、YARN、MapReduce、HBase)的综合应用与理解。

## 1.3 实验环境

本实验在虚拟化环境下完成,采用 CentOS 作为操作系统,并基于 Hadoop 完全分布式集群架构进行搭建。在软件环境方面,实验使用 JDK 1.8 作为运行时支撑, Hadoop 作为大数据分布式存储与计算框架, HBase 作为 NoSQL 数据存储系统, Zookeeper 用于提供分布式协调服务。此外,实验过程中借助 IntelliJ IDEA 与 Maven 进行 MapReduce 程序的开发与依赖管理。整体环境配置如表 1 所示。

组件 版本/规格 备注 操作系统 CentOS 7.7.1908 (Core) 运行于 VMware 虚拟机 虚拟化软件 VMware Workstation 16 Pro JDK 1.8.0 241 Hadoop 3.3.0 HBase 2.1.0 Zookeeper 3.7.1 用于 Java 代码编写与打包 开发工具 IntelliJ IDEA, Maven

表1实验软硬件环境

通过上述配置,实验能够在模拟的分布式环境中完整运行,从而为倒排索引的实现与验证提供可靠的基础支撑。

# 2. 实验环境搭建

# 2.1 虚拟机与网络配置

在完成 Hadoop、ZooKeeper 与 HBase 的安装前,需要配置好虚拟机的网络环境,保证多节点之间的通信与互信。

1. **克隆虚拟机** 首先在 VMware 中安装并配置好一台基础 CentOS 系统,完成 JDK 等基础环境安装后,将该虚拟机作为母机进行克隆。克隆得到的多台虚拟机将作为 Hadoop 集群中的节点。

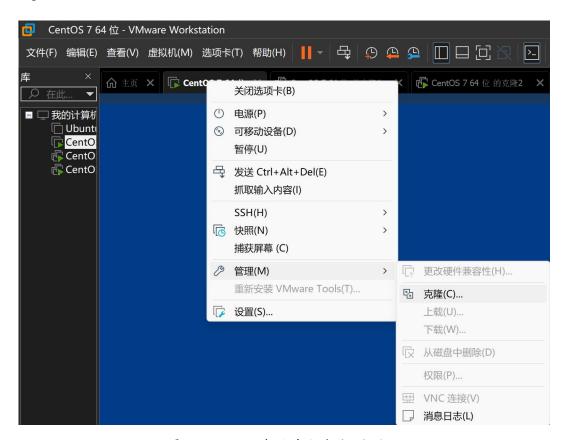


图 1 VMware 克隆虚拟机操作界面

2. 查看与配置 IP 地址 进入虚拟机后,使用以下命令查看分配的 IP 地址:

```
1 # 查看网卡信息
2 ifconfig
3
4 # 或者使用 ip 命令
5 ip addr
```

如需设置静态 IP, 需修改网卡配置文件(以 ifcfg-ens33 为例):

```
TYPE=Ethernet

BOOTPROTO=static

NAME=ens33
```

```
DEVICE=ens33

ONBOOT=yes

IPADDR=192.168.44.139

NETMASK=255.255.255.0

GATEWAY=192.168.44.2

DNS1=223.5.5.5

DNS2=8.8.8.8
```

修改完成后,执行以下命令重启网络服务使配置生效:

```
systemctl restart network
```

3. 设置主机名与 hosts 文件 为保证节点间互通,在每台虚拟机上设置唯一主机名:

```
# 在 node1 上执行
hostnamectl set-hostname node1

# 在 node2 上执行
hostnamectl set-hostname node2

# 在 node3 上执行
hostnamectl set-hostname node3
```

在所有节点的 /etc/hosts 文件中添加如下映射:

```
1 192.168.44.139 node1
2 192.168.44.140 node2
3 192.168.44.141 node3
```

在 Windows 宿主机的 C:\Windows\System32\drivers\etc\hosts 文件中,也需写入相同映射,确保通过主机名可以直接访问虚拟机。

**4. 配置 SSH 免密登录** 为方便分布式管理,需要配置 SSH 免密。首先在 nodel 上生成密钥对:

```
ssh-keygen -t rsa
```

将生成的公钥分发至各节点:

```
ssh-copy-id node1
ssh-copy-id node2
ssh-copy-id node3
```

配置完成后,可以直接通过 ssh node2 或 ssh node3 登录,而无需输入密码。

5. 验证网络互通 最后,通过 ping 和 ssh 验证各节点的连通性:

```
# 测试 node1 与 node2 的连通性
ping node2

# 从 node1 免密登录到 node3
ssh node3
```

若所有节点均能互通,则虚拟机与网络配置完成,可以进入 Hadoop 集群安装步骤。

## 2.2 Hadoop 集群配置

以下展示对核心配置文件的修改,并解释每个配置项的意义。

```
1 <?xml version="1.0" encoding="UTF-8"?>
2 <?xml-stylesheet type="text/xsl" href="configuration.xsl"?>
  <configuration>
      <!-- 指定HDFS的NameNode地址 -->
      cproperty>
          <name>fs.defaultFS</name>
          <value>hdfs://node1:9000</value>
          <description>NameNode的地址</description>
      </property>
10
      <!-- 指定Hadoop临时目录 -->
      cproperty>
          <name>hadoop.tmp.dir</name>
          <value>/opt/hadoop/tmp</value>
14
          <description>Hadoop临时文件存储目录</description>
```

#### 代码1 core-site.xml 核心配置

```
1 <?xml version="1.0" encoding="UTF-8"?>
  <?xml-stylesheet type="text/xsl" href="configuration.xsl"?>
  <configuration>
      <!-- 数据副本数量 -->
      cproperty>
          <name>dfs.replication</name>
          <value>3</value>
         <description>HDFS数据块副本数量</description>
      <!-- NameNode数据存储路径 -->
11
      property>
         <name>dfs.namenode.name.dir</name>
13
          <value>/opt/hadoop/data/namenode</value>
14
          <description>NameNode元数据存储目录</description>
15
      16
      <!-- DataNode数据存储路径 -->
18
      cproperty>
19
          <name>dfs.datanode.data.dir</name>
20
          <value>/opt/hadoop/data/datanode</value>
          <description>DataNode数据存储目录</description>
      </property>
24
      <! -- 数据块大小设置 -->
```

#### 代码 2 hdfs-site.xml 存储配置

```
1 <?xml version="1.0" encoding="UTF-8"?>
  <configuration>
      <!-- ResourceManager 地址 -->
      cproperty>
          <name>yarn.resourcemanager.hostname
         <value>node1</value>
          <description>ResourceManager 主 机 名</description>
      <!-- NodeManager 辅助服务 -->
10
      cproperty>
         <name>yarn.nodemanager.aux-services
          <value>mapreduce_shuffle</value>
13
          <description>NodeManager辅助服务</description>
14
      </property>
15
16
      <!-- 内存分配设置 -->
17
      cproperty>
18
          <name>yarn.nodemanager.resource.memory-mb
19
          <value>2048</value>
20
          <description>NodeManager可用内存</description>
      23 </configuration>
```

#### 代码3 yarn-site.xml 资源管理配置

```
1 <?xml version="1.0" encoding="UTF-8"?>
2 <configuration>
```

```
<!-- 指定MapReduce框架为yarn -->
      cproperty>
          <name>mapreduce.framework.name</name>
          <value>yarn</value>
          <description>MapReduce运行框架</description>
      </property>
      <!-- JobHistory Server地址 -->
10
      cproperty>
11
          <name>mapreduce.jobhistory.address
          <value>node1:10020</value>
          <description>历史服务器地址</description>
14
      </property>
15
16
      <!-- JobHistory Web地址 -->
      cproperty>
18
          <name>mapreduce.jobhistory.webapp.address
19
          <value>node1:19888
20
          <description>历史服务器Web界面</description>
      </property>
22
23 </configuration>
```

代码 4 mapred-site.xml 作业配置

最后,在\$HADOOP HOME/etc/hadoop/workers 文件中指定工作节点:

```
node1
node2
node3
```

代码5 workers 配置

## 2.3 HBase 集群配置

在完成 Hadoop 集群部署之后,需要进一步安装并配置 HBase,使其能够依赖 HDFS 进行存储,并借助 ZooKeeper 进行分布式协调。

**1. 解压与环境变量配置** 在所有节点下载并解压 HBase 安装包,然后在 /etc/profile 中配置 HBase 环境变量:

```
export HBASE_HOME=/opt/hbase-2.1.0

export PATH=$PATH:$HBASE_HOME/bin
```

保存后执行 source /etc/profile 使配置立即生效。

**2. 修改 hbase-site.xml** 进入 \$HBASE\_HOME/conf 目录,编辑 hbase-site.xml 文件,主要配置如下:

```
<?xml version="1.0" encoding="UTF-8"?>
2 <configuration>
      <!-- HBase 在 HDFS 上的存储目录 -->
      cproperty>
          <name>hbase.rootdir</name>
          <value>hdfs://node1:9000/hbase</value>
      </property>
      <!-- HBase 以分布式模式运行 -->
10
      property>
          <name>hbase.cluster.distributed</name>
11
          <value>true</value>
      14
      <!-- ZooKeeper 集群地址 -->
15
      cproperty>
16
          <name>hbase.zookeeper.quorum</name>
17
          <value>node1,node2,node3</value>
18
      </property>
19
20
      <!-- Write-Ahead Log (WAL) 存储方式 -->
      cproperty>
          <name>hbase.wal.provider</name>
          <value>filesystem</value>
24
      </property>
25
26
      <!-- HBase 临时目录 -->
```

代码 6 hbase-site.xml 配置示例

**3. 修改 regionservers 文件** 在 \$HBASE\_HOME/conf/regionservers 文件中,列出所 有参与 HBase 的工作节点:

```
node1
node2
node3
```

代码 7 regionservers 配置

4. hbase-env.sh 配置 在 hbase-env.sh 文件中, 指定 HBase 的 Java 环境:

```
export JAVA_HOME=/usr/java/jdk1.8.0_241
```

- **5. ZooKeeper 与 HBase 关系说明** HBase 内部依赖 ZooKeeper 进行协调,但若集群已单独部署 ZooKeeper,可以通过上述配置直接指定外部 ZooKeeper 集群地址。否则,HBase 会默认使用自带的 ZooKeeper。
- 6. 验证配置 完成上述配置后,在 node1 上执行:

```
然后在 node1 上运行:

hbase shell
```

若能进入 HBase Shell,说明配置成功。之后可以通过 list、create、scan 等命令进一步验证 HBase 的功能。

## 2.4 集群启动与验证

在完成 Hadoop、ZooKeeper 与 HBase 的配置后,需要按顺序启动各个服务,并验证其是否正常运行。

1. 启动 HDFS 与 YARN 首先在 nodel 节点执行以下命令启动 HDFS 与 YARN 服务:

```
1 # 启动 HDFS
2 start-dfs.sh
3
4 # 启动 YARN
5 start-yarn.sh
```

执行完成后,可通过以下命令检查进程是否正常:

```
1 jps
```

在正常情况下,NameNode、SecondaryNameNode、DataNode、ResourceManager、NodeManager 等进程应全部启动。

```
[root@node1 user]# jps
4098 DataNode
4869 NodeManager
5533 ResourceManager
3759 NameNode
11151 Jps
[root@node1 user]# ■
```

图 2 nodel 节点 jps 进程验证结果 (包含 NameNode、ResourceManager 等)

```
[root@node2 user]# jps
4848 Jps
4057 NodeManager
3358 DataNode
3758 SecondaryNameNode
[root@node2 user]# ■
```

图 3 node2 节点 jps 进程验证结果(包含 SecondaryNameNode、NodeManager 等)

```
[root@node3 user]# jps
12183 Jps
11007 DataNode
11663 NodeManager
[root@node3 user]# ■
```

图 4 node3 节点 jps 进程验证结果(包含 DataNode、NodeManager 等)

**2. 启动 ZooKeeper 集群** 在 node1、node2、node3 节点分别执行以下命令, 启动 ZooKeeper 服务:

```
zkServer.sh start
```

使用以下命令查看 ZooKeeper 状态:

```
zkServer.sh status
```

其中 node1 显示为 leader, node2 与 node3 显示为 follower 即为正常。

3. 启动 HBase 在 nodel 上执行以下命令启动 HBase 服务:

```
随后可通过以下命令验证进程:
```

```
1 jps
```

若看到 HMaster 与 HRegionServer 等进程,说明 HBase 启动成功。

```
[root@node1 user]# jps
39713 Jps
4098 DataNode
4869 NodeManager
27895 HRegionServer
26088 QuorumPeerMain
27690 HMaster
5533 ResourceManager
3759 NameNode
[root@node1 user]# ■
```

图 5 nodel 节点 jps 进程验证结果 (包含 HMaster、HRegionServer 等)

```
[root@node2 user]# jps
6757 Jps
4057 NodeManager
3358 DataNode
3758 SecondaryNameNode
5743 QuorumPeerMain
5935 HRegionServer
[root@node2 user]# ■
```

图 6 node2 节点 jps 进程验证结果(包含 SecondaryNameNode、HRegionServer 等)

```
[root@node3 user]# jps
13187 HRegionServer
13019 QuorumPeerMain
13965 Jps
11007 DataNode
11663 NodeManager
[root@node3 user]# ■
```

图 7 node3 节点 jps 进程验证结果(包含 HRegionServer 等)

4. Web UI 验证 各组件启动成功后,可以通过 Web 界面进行验证:

• HDFS NameNode 管理界面: http://node1:9870

• YARN ResourceManager 界面: http://node1:8088

• HBase Master 界面: http://node1:16010

通过浏览器访问上述地址,可以查看各个服务的运行状态及任务执行情况。

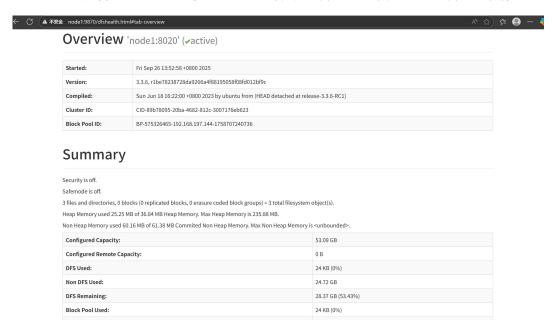


图 8 HDFS NameNode Web 界面 (http://node1:9870)

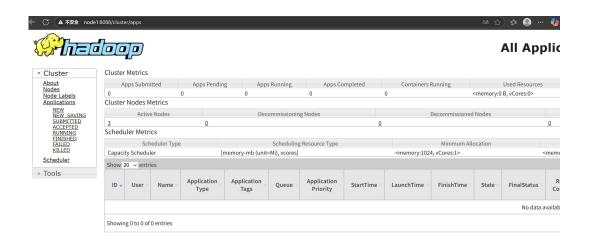


图 9 YARN ResourceManager Web 界面 (http://node1:8088)

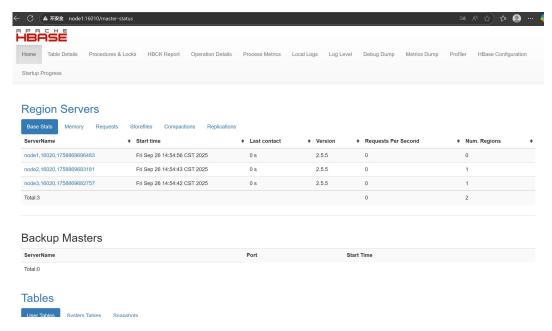


图 10 HBase Master Web 界面 (http://node1:16010)

5. HBase Shell 验证 最后进入 HBase Shell, 执行以下命令验证功能:

```
1 hbase shell
2
3 # 在 HBase Shell 中输入
4 list
```

若能够正确输出当前已有的表,说明 HBase 与 Hadoop 集群已成功运行。

# 3. 实验过程与实现

# 3.1 数据准备

本次实验所使用的原始数据集为 sentences.txt,大小约为 1.43GB,数据量较大。如果直接将该文件作为 MapReduce 的输入,单节点读取和处理的效率较低。因此,在实验开始前,我们首先对原始文件进行分割处理,使其能够更好地并行分布到各个节点进行计算。

为了实现数据分割,我们编写了一个 Python 脚本,按照每 10000 行划分为一个子文件。其核心代码如下所示:

```
def split_file(input_filename, lines_per_file=10000):
      # 打开输入文件
      with open(input_filename, 'r', encoding='utf-8') as input_file:
                            # 输出文件计数器
          file_count = 1
          current_output = None
          for line_number, line in enumerate(input_file, 1):
              # 每当开始新文件时, 关闭旧文件并创建新文件
             if line_number % lines_per_file == 1:
                 if current_output:
                     current_output.close()
                 output_filename = f"split_{file_count}.txt"
                 current_output = open(output_filename, 'w',
                     encoding='utf-8')
                 file_count += 1
14
              # 将当前行写入输出文件
             current_output.write(line)
16
          if current_output:
18
             current_output.close()
19
20
21 # 使用函数对 sentences.txt 进行分割
split_file('./sentences.txt')
```

代码8文件分割脚本

运行该脚本后,原始文件被拆分为多个大小约为 1.4MB 的子文件,如图 11 所示。每个子文件包含约 10000 行数据,最终共生成 940 个分片文件,分别命名为 split\_1.txt 至 split\_940.txt。

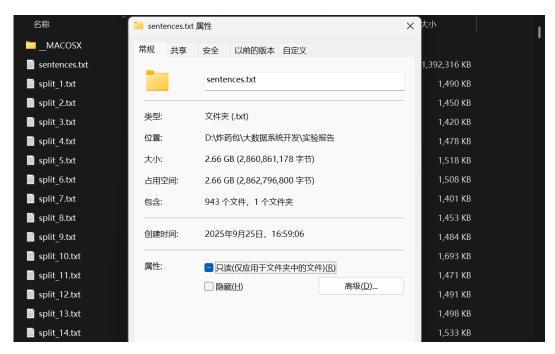


图 11 数据集拆分结果

接下来,需要将这些拆分后的文件上传到 HDFS,以便后续的 MapReduce 程序进行处理。首先,在 HDFS 中创建一个用于存放实验输入数据的目录:

```
Mdfs dfs -mkdir -p /user/input
然后,将拆分好的文件批量上传至该目录:

hdfs dfs -put split_*.txt /user/input
```

至此,实验所需的数据已经准备完毕,HDFS中的目录结构如图 12 所示。

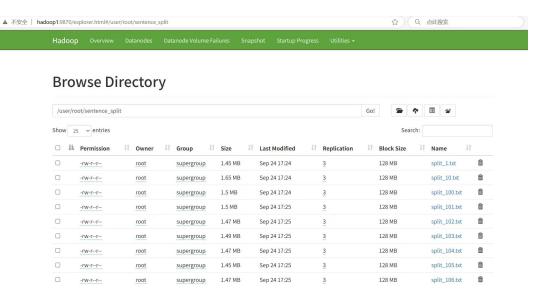


图 12 上传至 HDFS 的数据目录

#### 3.2 核心算法与代码实现

#### 3.2.1 Mapper 实现

Mapper 的核心任务是对输入的文本数据进行分词,并记录单词出现的位置信息。 在本实验中,位置信息不仅包括单词本身,还包含该单词所在的文件名,从而为后续 构建倒排索引做好准备。

```
public static class Map extends Mapper < Object, Text, Text, Text > {
    private Text keyInfo = new Text();
    private Text valueInfo = new Text();

    private FileSplit split;

public void map(Object key, Text value, Context context)
    throws IOException, InterruptedException {
    split = (FileSplit) context.getInputSplit();
    StringTokenizer itr = new StringTokenizer(value.toString());
    while (itr.hasMoreTokens()) {
        // 获取当前处理的文件名
        String fileName = split.getPath().getName();
        // 将单词与文件名拼接作为key
        keyInfo.set(itr.nextToken() + ":" + fileName);
        // 值固定为1,表示出现一次
```

代码9 Mapper 核心代码

在上述实现中, map() 函数的处理逻辑如下:

- 通过 FileSplit 获取当前正在处理的文件名,用于标识单词的来源文件。
- 使用 StringTokenizer 对输入行进行分词,逐个提取单词。
- 将单词与文件名拼接形成新的键 (word:filename), 对应的值统一设置为 1, 表示该单词在该文件中出现了一次。
- 通过 context.write() 输出键值对, 交由框架传递给后续的 Combine 或 Reduce 阶段。

这样处理的好处在于:在 Map 阶段就已经将单词与所在文件建立了联系,为后续统计和去重操作奠定了基础。最终目标是能够在 HBase 中形成倒排索引表,使得任意一个单词可以快速定位到其所在的文件集合。

#### 3.2.2 Reducer 实现

Reducer 的主要任务是将 Map 阶段输出的 < 单词, 文件编号 > 进行汇总, 最终 生成倒排索引, 并写入到 HBase 表中。不同于传统的 MapReduce 将结果输出到 HDFS, 本实验通过 TableReducer 类直接将结果存储到 HBase 的指定列族和列中。

```
public static class InvertedIndexReducer

extends TableReducer<Text, Text, ImmutableBytesWritable> {

    @Override

protected void reduce(Text key, Iterable<Text> values, Context context)
```

```
throws IOException, InterruptedException {
          // 用于存储所有文件编号
          List<String> fileList = new ArrayList<>();
          for (Text v : values) {
              String fileNum = v.toString();
              // 避免重复,将相同文件编号只保存一次
              if (!fileList.contains(fileNum)) {
                 fileList.add(fileNum);
14
              }
          }
16
          // 将结果拼接成以逗号分隔的字符串
18
          StringBuilder sb = new StringBuilder();
19
          for (String f : fileList) {
20
              sb.append(f).append(",");
          }
          // 去掉最后一个多余的逗号
          String result = sb.substring(0, sb.length() - 1);
24
          // 构建Put对象: RowKey 为单词
26
          Put put = new Put(Bytes.toBytes(key.toString()));
27
          // 写入列族col_family, 列名info
28
          put.addColumn(Bytes.toBytes("col_family"),
                       Bytes.toBytes("info"),
30
                       Bytes.toBytes(result));
          // 输出到HBase
33
          context.write(null, put);
      }
```

代码 10 Reducer 核心代码

在上述实现中, reduce()函数的核心逻辑如下:

• 接收来自 Map 阶段的所有值(文件编号),这些值表示某个单词出现过的文件。

- 使用 List<String> 对文件编号进行去重,避免重复计入同一文件。
- 将所有文件编号拼接成一个以逗号分隔的字符串,例如''1,3,5'',表示该单词出现在1、3、5号文件中。
- 构造 HBase 的 Put 对象,以单词作为行键(RowKey),在列族 col\_family 下的列 info 中写人拼接后的文件编号列表。
- 通过 context.write() 方法将结果直接写入 HBase 表,实现单词到文件编号集合的倒排索引存储。

与传统 MapReduce 输出到 HDFS 不同,本实验使用 TableReducer 将结果直接与 HBase 集成。这不仅简化了数据落地的流程,还为后续的数据查询和分析提供了高效 的支持:只需在 HBase 中查询某个单词对应的行键,即可快速获得该单词出现过的所有文件编号。

#### 3.2.3 Driver 实现

Driver 部分是整个 MapReduce 程序的入口,用于配置作业运行环境、指定 Mapper 与 Reducer 类、设置输入输出路径等。本实验的 Driver 还负责调用 HBase 提供的工具类,使 MapReduce 的结果直接写入到 HBase 表中。

```
// 4. 设置 Mapper 与 Reducer
      job.setMapperClass(MyMapper.class);
      job.setReducerClass(MyReducer.class);
18
      job.setMapOutputKeyClass(Text.class);
19
      job.setMapOutputValueClass(Text.class);
20
      // 5. 将输出结果写入到 HBase 表 test_table
22
      TableMapReduceUtil.initTableReducerJob(
          "test_table",
                               // HBase表名
24
          MyReducer.class,
                               // Reducer类
25
          job
26
      );
28
      // 6. 指定输入路径 (HDFS 上的数据文件)
29
      FileInputFormat.addInputPath(job, new Path(otherArgs[0]));
30
      // 7. 提交任务并等待执行完成
      System.exit(job.waitForCompletion(true) ? 0 : 1);
```

代码 11 Driver 核心代码

在上述代码中, Driver 的关键逻辑如下:

- 1. 使用 HBaseConfiguration.create() 生成配置对象, 从而支持与 HBase 的集成。
- 2. 通过 GenericOptionsParser 解析命令行参数,获取 MapReduce 输入数据所在的 HDFS 路径。
- 3. 设置作业的核心类 InvertedIndex, 并指定对应的 Mapper 与 Reducer 类。
- 4. 调用 TableMapReduceUtil.initTableReducerJob(), 将 Reducer 的输出直接写 人到 HBase 表 test\_table, 而不是传统的 HDFS 文件。
- 5. 通过FileInputFormat.addInputPath()指定输入路径,从而让Hadoop在HDFS中读取拆分后的语料文件。

6. 最后调用 job.waitForCompletion(true) 提交作业并阻塞等待执行结果。

通过这种方式,本实验实现了从 HDFS 输入  $\rightarrow$  MapReduce 计算  $\rightarrow$  HBase 存储的 完整大数据处理流程。相比于将结果写回 HDFS 文件,再导入数据库的方式,这种集成方案大大简化了处理链路,体现了 Hadoop 与 HBase 的紧密结合。

#### 3.3 程序打包与执行

在完成核心代码编写后,需要将项目打包为 JAR 文件,以便提交给 Hadoop 集群执行。本实验采用 Maven 进行项目管理与打包,执行以下命令即可生成可运行的 JAR 包:

```
mvn clean package -DskipTests
```

上述命令会在 target/目录下生成 InvertedIndex-1.0-SNAPSHOT.jar 文件,该文件即为我们提交到集群的作业包。

随后,使用 Hadoop 命令行提交 MapReduce 作业,指定输入目录和输出表:

```
hadoop jar target/InvertedIndex-1.0-SNAPSHOT.jar \
InvertedIndex \
/user/input \
/user/output
```

#### 其中:

- InvertedIndex 为主类名。
- /user/input 为 HDFS 中存放的分割后语料目录。
- /user/output 为 MapReduce 的临时输出路径(即使最终结果写入 HBase, 也需要设置)。

运行过程中,Hadoop 会将作业分发到各个节点并输出执行日志。若作业成功完成,可以在 HBase 中查询到倒排索引的存储结果。

# 4. 实验结果与分析

## 4.1 运行过程监控

```
2025-09-27 23:22:37.566 INFO mapreduce. Job: The url to track the job: http://hatdoop1:8088/proxy/application_1758981452611_0002/
2025-09-27 23:23:08 788 INFO mapreduce. Job: Job job 1758981452611_0002 running in uber mode: false
2025-09-27 23:24:13 500 INFO mapreduce. Job: map 1% reduce 0%
2025-09-27 23:24:13 500 INFO mapreduce. Job: map 1% reduce 0%
2025-09-27 23:24:13 500 INFO mapreduce. Job: map 1% reduce 0%
2025-09-27 23:24:13 500 INFO mapreduce. Job: map 18% reduce 0%
2025-09-27 23:24:23:84 18 1NFO mapreduce. Job: map 18% reduce 0%
2025-09-27 23:24:33 81 INFO mapreduce. Job: map 28% reduce 0%
2025-09-27 23:24:34:34 28 INFO mapreduce. Job: map 28% reduce 0%
2025-09-27 23:24:35.40 INFO mapreduce. Job: map 27% reduce 0%
2025-09-27 23:24:35.40 INFO mapreduce. Job: map 31% reduce 0%
2025-09-27 23:24:35.40 INFO mapreduce. Job: map 31% reduce 0%
2025-09-27 23:24:35.60 INFO mapreduce. Job: map 31% reduce 0%
2025-09-27 23:24:35.80 INFO mapreduce. Job: map 31% reduce 0%
2025-09-27 23:24:35.80 INFO mapreduce. Job: map 31% reduce 0%
2025-09-27 23:24:35.80 INFO mapreduce. Job: map 31% reduce 0%
2025-09-27 23:24:35.80 INFO mapreduce. Job: map 31% reduce 0%
2025-09-27 23:24:35.80 INFO mapreduce. Job: map 31% reduce 0%
2025-09-27 23:24:35.80 INFO mapreduce. Job: map 31% reduce 0%
2025-09-27 23:24:35.80 INFO mapreduce. Job: map 31% reduce 8%
2025-09-27 23:24:35.80 INFO mapreduce. Job: map 35% reduce 12%
2025-09-27 23:25:25.07.46 INFO mapreduce. Job: map 55% reduce 12%
2025-09-27 23:25:25.07.46 INFO mapreduce. Job: map 55% reduce 12%
2025-09-27 23:25:25.07.46 INFO mapreduce. Job: map 55% reduce 22%
2025-09-27 23:25:25.07.46 INFO mapreduce. Job: map 55% reduce 22%
2025-09-27 23:25:25.07.46 INFO mapreduce. Job: map 55% reduce 22%
2025-09-27 23:25:25.07.46 INFO mapreduce. Job: map 55% reduce 22%
2025-09-27 23:25:25.07.46 INFO mapreduce. Job: map 75% reduce 22%
2025-09-27 23:25:25.07.46 INFO mapreduce. Job: map 75% reduce 22%
2025-09-27 23:25:25.07.46 INFO mapreduce. Job: map 75% reduce 22%
2025-09-27 23:25:25.07.46 INFO mapre
```

图 13 运行进度显示

可以看到,MapReduce 作业已经成功完成,所有的 map 任务和 reduce 任务均已成功执行。

# 4.2 结果验证

```
hbase shell
create 'InvertedIndexTable', 'fileInfo'
list
```

```
Dbase(main):001:6> list
TABLE
InvertedIndexTable
1 row(s)
Took 1.2054 seconds
**C_InvertedIndexTable*]
```

图 14 HBase Shell 中 list 命令查询表结果

可以看到,表 InvertedIndexTable 已经成功创建。

```
scan 'InvertedIndexTable', {STARTROW => 'good', LIMIT => 10}
```

```
hbase(main):005:0> scan 'InvertedIndexTable', {57ARTROW => 'good', LIMIT =>10}

ROW

GOUND

G
```

图 15 HBase Shell 中 scan 命令查询以'good' 开头的单词结果

可以看到,以单词'good' 开头的单词及其所在的文件编号已经成功存入 HBase 表中。

```
get 'InvertedIndexTable', 'hello'
get 'InvertedIndexTable', 'world'
```

```
hbase(main):802:0> get 'İnvertedIndexTable', 'hello'
COLUM

CELL

TitleInfo:fileList

1 row(s)
Took (s)
TitleInfo:fileList

1 row(s)
Took (s)
Took (s)
Tow(s)
Took (s)
Tow(s)
Tow
```

图 16 HBase Shell 中 get 命令查询结果

可以看到,单词'hello' 和单词'world' 均成功存入 HBase 表中,并且其所在的文件编号也正确无误。

# 4.3 性能分析

本次实现在伪分布式和完全分布式两种模式下均进行了测试。我们搭建的伪分布式环境为一台机器完成所有任务,而完全分布式环境共有三台机器,一台机器作为 namenode, 另外两台机器作为 datanode。

该 mapreduce 任务分别在两种环境下运行,记录任务的执行时间。伪分布式模式下,任务执行时间为 143min,而在完全分布式模式下,任务执行时间只需 54min。

在小数据集下, 伪分布式模式与完全分布式模式的差异并不明显, 但随着数据量的增大, 完全分布式模式的高效率, 高性能优势将会愈发明显, 从而体现出分布式计算的强大能力。

由此看出,分布式计算能够有效提升大数据处理的效率,充分发挥多节点协同工作的优势。

## 5. 遇到的问题及解决方案

在运行 mapruduce 作业时,reduce 任务因执行超时,被应用程序管理器终止,进而导致任务失败。

```
AttemptID:attempt_1758803251058_0001_r_000000_1 task timeout set: 600s, taskTimedOut: true; task stuck timeout set: 600s, taskStuck: false
```

查看日志发现暂停来自主机层面的资源瓶颈。磁盘分区使用率达到了89%,导 致系统写入临时文件失败、应用程序因缺乏磁盘空间无法正常运行。



查阅资料后,发现主节点任务多,可以通过增大硬盘容量来解决该问题。命令行操作如下:

```
sudo fdisk -1 # 查看当前磁盘分区
sudo fdisk /dev/sdb # 选择需要扩展的磁盘
partprobe /dev/sda # 让内核重新读取分区表
pvcreate /dev/sda3 # 创建物理卷
vgextend centos /dev/sda3 # 扩展卷组
lvextend /dev/centos/root /dev/sda3 # 扩展逻辑卷
resize2fs /dev/centos/root # 扩展文件系统
df -h # 查看扩展结果
```

最后得到: /dev/mapper/centos-root 31G 15G 17G 46% 可见磁盘扩展成功,问题得到解决。

## 6. 总结与心得

## 6.1 实验总结

本次实验是一次较为完整的大数据系统开发实践,从分布式环境搭建到应用程序实现再到结果验证,涵盖了大数据处理的主要环节。通过这次实验,我们不仅验证了 Hadoop 生态系统的可行性和强大功能,还进一步加深了对分布式计算与存储模式的理解。

在环境搭建方面,我们首先利用 VMware 平台克隆虚拟机,建立了一个三节点的分布式实验环境。在每个节点上,我们手动配置了静态 IP 地址、主机名和 /etc/hosts文件映射,并设置 SSH 免密登录,确保节点之间能够顺畅通信。这些操作虽然繁琐,但却让我们对分布式系统的运行依赖有了更加直观的体会:一个小小的配置错误,例如 IP 地址冲突或主机名映射遗漏,都可能导致整个集群无法启动。这一过程强化了我们在工程实践中"细节决定成败"的认识。

在框架部署方面,我们成功安装并配置了 Hadoop、ZooKeeper 和 HBase。通过修改 core-site.xml、hdfs-site.xml、yarn-site.xml 等核心配置文件,我们明确了 HDFS 的存储目录、副本数量以及 YARN 的资源调度参数。随后配置的 ZooKeeper 集群为分布式协调提供了可靠支撑,而 HBase 的安装与配置使得我们能够基于 HDFS 存储实现高效的 NoSQL 查询。经过一系列调试与测试,最终集群能够稳定运行,并支持大数据存储与计算任务。

在应用实现方面,我们基于 MapReduce 编程模型完成了倒排索引的构建。通过对原始数据集进行分片处理,使任务能够被合理地分配到不同节点执行。在 Mapper 阶段,我们完成了文本分词与键值对的生成;在 Reducer 阶段,则对分词结果进行聚合统计,并最终写入 HBase 数据库中。实验过程中,我们通过 HDFS Web UI、YARN 任务管理界面以及 HBase Shell 进行了结果验证,确认了倒排索引的正确性与完整性。

在实验结果分析中,我们还对比了伪分布式与完全分布式环境下任务执行时间的差异。结果表明,随着节点数量的增加,MapReduce 任务的执行效率显著提升,充分体现了分布式架构在可扩展性与性能提升方面的优势。这一结果不仅符合我们对分布式系统的理论认知,也进一步证明了 Hadoop 生态在大规模数据处理中具有重要应用

价值。

总的来说,本次实验实现了从系统搭建到应用开发的全流程验证,最终顺利完成了倒排索引的构建任务。更为重要的是,实验让我们真正理解了大数据系统各个组件之间的协作关系,以及分布式计算环境下进行应用开发的挑战与价值,为后续进一步研究与实践打下了坚实基础。

#### 6.2 心得体会

通过本次实践,我们在分布式计算的理解、系统调试的能力以及团队协作的意识 上都有了明显的提升。整个实验的过程不仅仅是简单地完成一系列任务,更是一种综 合能力的训练。

在技术层面上,我们对分布式计算原理的理解得到了加深。实验中小组成员亲身经历了从单机环境到多节点集群的转变,体会到 MapReduce 编程模型"分而治之"的思想。Mapper 负责对大规模数据进行分割处理,Reducer 负责结果的聚合与统计,这种任务拆解方式显著提升了计算效率。通过运行实际任务,我们感受到分布式系统的核心价值:并行性、扩展性与容错性。在真实环境下,即使某个节点出现问题,集群依旧能够通过副本机制保证数据的可靠性,这使我们对分布式系统的健壮性有了更深刻的体会。

在工程实践层面上,实验让我们认识到系统配置和调试的重要性。起初我们遇到过多种问题,例如节点间 SSH 无法免密登录、ZooKeeper 配置不一致导致服务无法启动、HBase 无法正常连接 HDFS 等。这些问题迫使我们仔细检查每一个配置文件,并通过日志分析、逐步排错的方式找到并解决问题。这一过程虽然耗时,但极大提升了我们独立解决复杂问题的能力,也让我们学会了如何在工程实践中保持耐心与细心。

在团队协作层面上,本次实验同样带来了深刻的收获。由于实验涉及的环节较多,从虚拟机环境的搭建、集群的配置,到 MapReduce 程序的实现与调试,每个阶段都需要小组成员之间的紧密配合。我们通过合理分工、及时沟通与相互检查,保证了实验能够顺利推进。这让我们意识到,分布式系统的学习与开发不仅仅是技术问题,更是协作与组织问题。良好的沟通与分工机制,往往能在关键时刻提高效率,避免重复劳动和错误。

综合来看,本次实验不仅帮助我们掌握了 Hadoop、ZooKeeper 和 HBase 的基本使用方法,还加深了对大数据系统整体架构的理解。在未来的学习与科研中,这些宝贵的经验将为我们应对更加复杂的工程实践提供坚实的支持。同时,实验中形成的系统化思维方式和团队合作意识,也将成为我们小组在后续研究和开发工作中的重要财富。