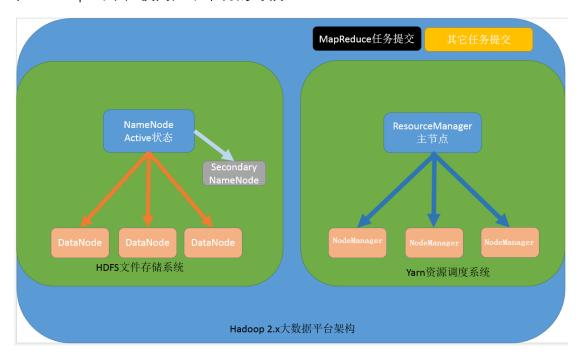
HDFS 的元数据信息 FSimage 以及 edits 和 secondaryNN 的作用

在 hadoop 当中,使用如下架构的时候



也就是 namenode 就一个的时候, 所有的元数据信息都保存在了 FsImage 与 Eidts 文件当中, 这两个文件就记录了所有的数据的元数据信息, 元数据信息的保存目录配置在了 hdfs-site.xml 当中

1、FSImage 与 edits 详解

客户端对 hdfs 进行写文件时会首先被记录在 edits 文件中。

edits修改时元数据也会更新。

每次 hdfs 更新时 edits 先更新后客户端才会看到最新信息。

fsimage:是 namenode 中关于元数据的镜像,一般称为检查点。

一般开始时对 namenode 的操作都放在 edits 中,为什么不放在 fsimage 中呢?

因为 fsimage 是 namenode 的完整的镜像,内容很大,如果每次都加载到内存的话生成树 状拓扑结构,这是非常耗内存和 CPU。

fsimage 内容包含了 namenode 管理下的所有 datanode 中文件及文件 block 及 block 所在的 datanode 的元数据信息。随着 edits 内容增大,就需要在一定时间点和 fsimage 合并。

合并过程见 SecondaryNameNode 如何辅助管理 FSImage 与 edits

2、FSimage 文件当中的文件信息查看

官方查看文档

http://archive.cloudera.com/cdh5/cdh/5/hadoop-2.6.0-cdh5.14.0/hadoop-

project-dist/hadoop-hdfs/HdfsEditsViewer.html

使用命令 hdfs oiv

(md5 校验文件,不是真正文件)

3、edits 当中的文件信息查看

官方查看文档

http://archive.cloudera.com/cdh5/cdh/5/hadoop-2.6.0-cdh5.14.0/hadoop-

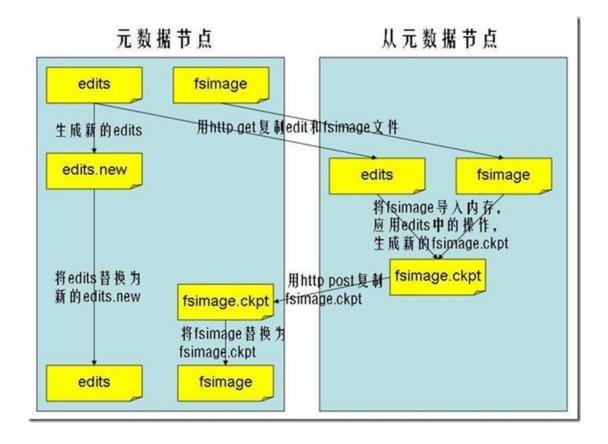
project-dist/hadoop-hdfs/HdfsEditsViewer.html

查看命令 hdfs oev

```
cd /export/servers/hadoop-2.6.0-cdh5.14.0/hadoopDatas/dfs/nn/edits hdfs oev -i edits_inprogress_000000000000000000 -o slg.xml -p XML
```

4、secondarynameNode 如何辅助管理 FSImage 与 Edits 文件

- ①: secnonaryNN 通知 NameNode 切换 editlog
- ②: secondaryNN 从 NameNode 中获得 FSImage 和 editlog(通过 http 方式)
- ③: secondaryNN 将 FSImage 载入内存,然后开始合并 editlog,合并之后成为新的 fsimage
- ④: secondaryNN 将新的 fsimage 发回给 NameNode
- ⑤: NameNode 用新的 fsimage 替换旧的 fsimage



- Secondary NameNode 定期合并 fsimage 和 edits 日志,将 edits 日志文件大小控制在一个限度下。
- 配置Secondary NameNode
 - conf/masters文件指定的为Secondary NameNode节点
 - •修改在masters文件中配置了的机器上的conf/hdfs-site.xml文件,加上如下选项:

•core-site.xml: 这里有2个参数可配置,但一般来说我们不做修改。 fs.checkpoint.period表示多长时间记录一次hdfs的镜像。默认是1小时。 fs.checkpoint.size表示一次记录多大的size,默认64M。

完成合并的是 secondarynamenode,会请求 namenode 停止使用 edits.暂时将新写操作放入一个新的文件中(edits.new)。

secondarynamenode 从 namenode 中通过 http get 获得 edits,因为要和 fsimage 合并,所以也是通过 http get 的方式把 fsimage 加载到内存,然后逐一执行具体对文件系统的操作,与 fsimage 合并,生成新的 fsimage,然后把 fsimage 发送给 namenode,通过http post 的方式。namenode 从 secondarynamenode 获得了fsimage 后会把原有的 fsimage 替换为新的 fsimage,把 edits.new 变成 edits。同时会更新 fstime。

hadoop 进入安全模式时需要管理员使用 dfsadmin 的 save namespace 来创建新的检查点。

secondarynamenode 在合并 edits 和 fsimage 时需要消耗的内存和 namenode 差不多,所以一般把 namenode 和 secondarynamenode 放在不同的机器上。

fs.checkpoint.period: 默认是一个小时(3600s)

fs.checkpoint.size: edits 达到一定大小时也会触发合并(默认 64MB)