

Linux 大数据

NSD HADOOP

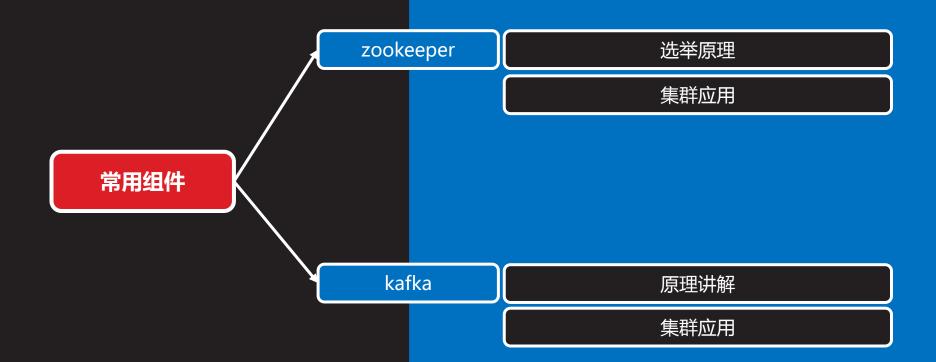
DAY03

内容

上午	09:00 ~ 09:30	课程回顾
	09:30 ~ 10:20	
	10:30 ~ 11:20	常用组件
	11:30 ~ 12:00	
下午	14:00 ~ 14:50	
	15:00 ~ 15:50	Hadoop高可用
	16:10 ~ 17:00	
	17:10 ~ 18:00	总结和答疑



大数据





- zookeeper 是什么?
 - __ ZooKeeper是一个分布式的,开放源码的分布式应用 程序协调服务

- ZooKeeper能干什么哪?
 - ZooKeeper是用来保证数据在集群间的事务性一致



zookeeper

• zookeeper 应用场景

- 集群分布式锁

- 集群统一命名服务

- 分布式协调服务

—



- zookeeper 角色与特性
 - Leader :
 - 接受所有Follower的提案请求并统一协调发起提案的 投票,负责与所有的Follower进行内部的数据交换
 - Follower :
 - 直接为客户端服务并参与提案的投票,同时与Leader 进行数据交换
 - Observer :
 - 直接为客户端服务但并不参与提案的投票,同时也与 Leader进行数据交换



- zookeeper 角色与选举
 - 服务在启动的时候是没有角色的 (LOOKING)
 - 角色是通过选举产生的
 - 选举产生一个 leader , 剩下的是 follower
 - 选举 leader 原则:
 - 集群中超过半数机器投票选择leader.
 - 假如集群中拥有n台服务器,那么leader必须得到n/2+1台服务器投票





- zookeeper 角色与选举
 - 如果 leader 死亡,从新选举 leader
 - 如果死亡的机器数量达到一半,集群挂起
 - 如果无法得到足够的投票数量,就重新发起投票,如果参与投票的机器不足 n/2+1 集群停止工作
 - 如果 follower 死亡过多,剩余机器不足 n/2+1 集群也会停止工作
 - observer 不计算在投票总设备数量里面





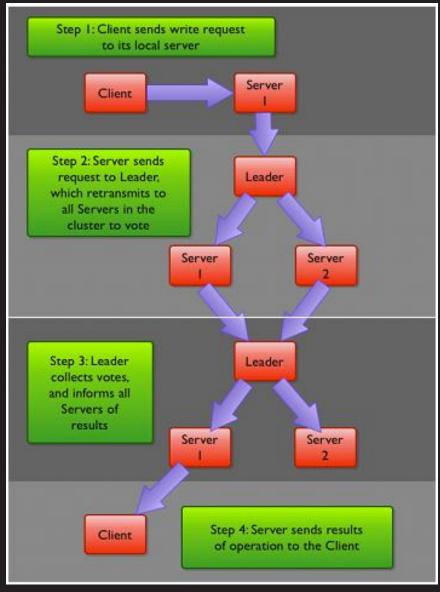
- zookeeper 可伸缩扩展性原理与设计
 - leader 所有写相关操作
 - follower 读操作与响应leader提议
 - 在Observer出现以前,ZooKeeper的伸缩性由 Follower来实现,我们可以通过添加Follower节点的 数量来保证ZooKeeper服务的读性能。但是随着 Follower节点数量的增加,ZooKeeper服务的写性能 受到了影响。为什么会出现这种情况?在此,我们需 要首先了解一下这个"ZK服务"是如何工作的。





- zookeeper 可伸缩扩展性原理与设计
 - 客户端提交一个请求,若是读请求,则由每台Server 的本地副本数据库直接响应。若是写请求,需要通过 一致性协议(Zab)来处理
 - Zab协议规定:来自Client的所有写请求,都要转发给ZK服务中唯一的Leader,由Leader根据该请求发起一个Proposal。然后,其他的Server对该Proposal进行Vote。之后,Leader对Vote进行收集,当Vote数量过半时Leader会向所有的Server发送一个通知消息。最后,当Client所连接的Server收到该消息时,会把该操作更新到内存中并对Client的写请求做出回应







zookeeper

续上页

- ZooKeeper 服务器在上述协议中实际扮演了两个职能。
 它们一方面从客户端接受连接与操作请求,另一方面
 对操作结果进行投票。这两个职能在 ZooKeeper集群
 扩展的时候彼此制约
- 从Zab协议对写请求的处理过程中我们可以发现,增加follower的数量,则增加了对协议中投票过程的压力。因为Leader节点必须等待集群中过半Server响应投票,于是节点的增加使得部分计算机运行较慢,从而拖慢整个投票过程的可能性也随之提高,随着集群变大,写操作也会随之下降





续上页

- 所以,我们不得不,在增加Client数量的期望和我们希望保持较好吞吐性能的期望间进行权衡。要打破这一耦合关系,我们引入了不参与投票的服务器,称为Observer。Observer可以接受客户端的连接,并将写请求转发给Leader节点。但是,Leader节点不会要求Observer参加投票。相反,Observer不参与投票过程,仅仅在上述第3步那样,和其他服务节点一起得到投票结果



zookeeper

续上页

- Observer的扩展,给 ZooKeeper 的可伸缩性带来了全新的景象。我们现在可以加入很多 Observer 节点,而无须担心严重影响写吞吐量。但他并非是无懈可击的,因为协议中的通知阶段,仍然与服务器的数量呈线性关系。但是,这里的串行开销非常低。因此,我们可以认为在通知服务器阶段的开销不会成为瓶颈
- Observer提升读性能的可伸缩性
- Observer提供了广域网能力





- ZK 集群的安装配置
 - 配置文件改名 zoo.cfgmv zoo_sample.cfg zoo.cfg
 - zoo.cfg 最后添加
 - server.1=node1:2888:3888
 - server.2=node2:2888:3888
 - server.3=node3:2888:3888
 - server.4=hann1:2888:3888:observer



- zoo.cfg 集群的安装配置
 - 创建 datadir 指定的目录
 - mkdir /tmp/zookeeper
 - 在目录下创建 id 对应的主机名的 myid 文件
- 关于myid文件:
 - myid文件中只有一个数字
 - 注意,请确保每个server的myid文件中id数字不同
 - server.id 中的 id 与 myid 中的 id 必须一致
 - id的范围是1~255





- ZK 集群的安装配置
 - 启动集群, 查看验证
 - 在所有集群节点执行
 - /usr/local/zk/bin/zkServer.sh start
 - 查看角色
 - /usr/local/zk/bin/zkServer.sh status
 - or
 - { echo 'stat';yes; } telnet 192.168.4.10 2181
 - Zookeeper 管理文档





- Zookeeper 安装
 - 搭建 zookeeper 集群
 - 查看各服务器的角色

- 高可用实验
 - 停止 leader
 - 查看各服务器的角色





kafka集群

- kafka是什么?
 - Kafka是由LinkedIn开发的一个分布式的消息系统
 - kafka是使用Scala编写
 - kafka是一种消息中间件
- 为什么要使用 kafka
 - 解耦、冗余、提高扩展性、缓冲
 - 保证顺序,灵活,削峰填谷
 - 异步通信



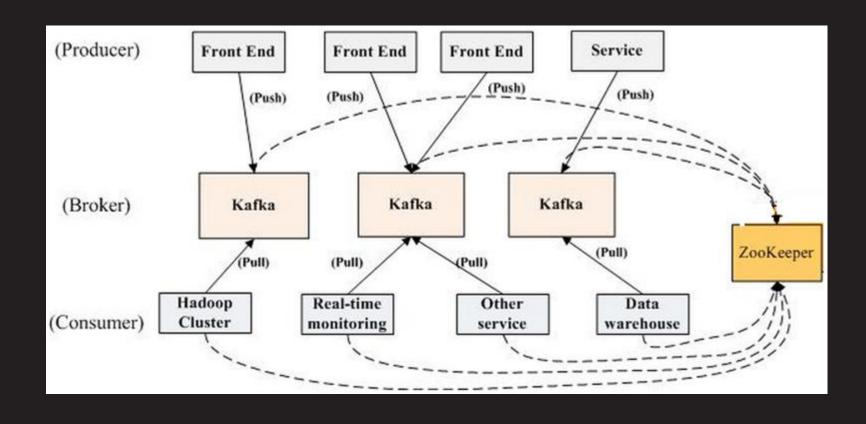


- kafka 角色与集群结构
 - producer:生产者,负责发布消息
 - consumer:消费者,负责读取处理消息
 - topic:消息的类别
 - Parition:每个Topic包含一个或多个Partition.
 - Broker: Kafka集群包含一个或多个服务器
 - Kafka通过Zookeeper管理集群配置,选举leader



kafka集群

• kafka 角色与集群结构





kafka集群

- kafka 集群的安装配置
 - kafka集群的安装配置是依赖 zookeeper的,搭建 kafka 集群之前,首先请创建好一个可用 zookeeper 集群
 - 安装 openjdk 运行环境
 - 分发 kafka 拷贝到所有集群主机
 - 修改配置文件
 - 启动与验证





- kafka 集群的安装配置
- server.properties
 - broker.id
 - 每台服务器的broker.id都不能相同
 - zookeeper.connect
 - zookeeper 集群地址,不用都列出,写一部分即可





- kafka 集群的安装配置
 - 在所有主机启动服务

./bin/kafka-server-start.sh config/server.properties

- 验证
- jps 命令应该能看到 kafka 模块
- netstat 应该能看到 9092 在监听

-daemon





- 集群验证与消息发布
 - 创建一个 topic

```
./bin/kafka-topics.sh --create --partitions 2 --replication-factor 2 --zookeeper node3:2181 --topic mymsg
```

- 生产者

```
./bin/kafka-console-producer.sh
master:9092,node1:9092 --topic mymsg
```

--broker-list

- 消费者

```
./bin/kafka-console-consumer.sh --bootstrap-server
node2:9092,node3:9092 --topic mymsg
```





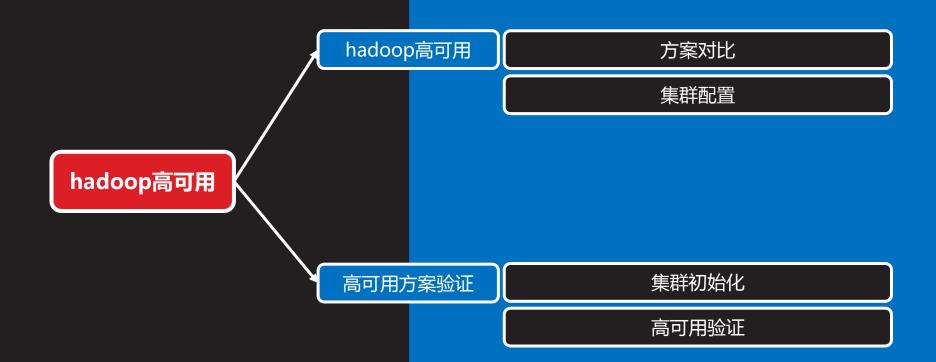
kafka集群实验

• 利用 zookeeper 搭建一个 kafka 集群

- 创建一个 topic
- 模拟生产者发布消息
- 模拟消费者接收消息



大数据





Hadoop 高可用



- 为什么 NameNode 需要高可用
 - NameNode 是 HDFS 的核心配置, HDFS 又是 Hadoop 的核心组件, NameNode 在 Hadoop 集群中至关重要, NameNode机器宕机,将导致集群不可用,如果NameNode 数据丢失将导致整个集群的数据丢失,而 NameNode 的数据的更新又比较频繁,实现 NameNode 高可用势在必行





- 为什么 NameNode 需要高可用
 - 官方提供了两种解决方案
 - HDFS with NFS
 - HDFS with QJM
 - 两种翻案异同

NFS	QJM
NN	NN
ZK	ZK
ZKFailoverController	ZKFailoverController
NFS	JournalNode





- HA 方案对比
 - 都能实现热备
 - 都是一个active NN 和一个 standby NN
 - 都使用Zookeeper 和 ZKFC 来实现自动失效恢复
 - 失效切换都使用 fencing 配置的方法来 active NN
 - NFS 数据数据共享变更方案把数据存储在共享存储里面,我们还需要考虑 NFS 的高可用设计
 - QJM 不需要共享存储,但需要让每一个 DN 都知道两个 NN 的位置,并把块信息和心跳包发送给active和 standby这两个 NN





- NameNode 高可用方案 (QJM)
 - 为了解决 NameNode 单点故障问题, Hadoop 给出了 HDFS 的高可用HA方案: HDFS 通常由两个NameNode组成,一个处于 active 状态,另一个处于standby 状态。Active NameNode对外提供服务,比如处理来自客户端的 RPC 请求,而 Standby NameNode则不对外提供服务,仅同步 Active NameNode 的状态,以便能够在它失败时进行切换。



- NameNode 高可用架构
 - 一个典型的HA集群,NameNode会被配置在两台独立的机器上,在任何时间上,一个NameNode处于活动状态,而另一个NameNode处于备份状态,活动状态的NameNode会响应集群中所有的客户端,备份状态的NameNode只是作为一个副本,保证在必要的时候提供一个快速的转移。





- NameNode 高可用架构 续……
 - 为了让Standby Node与Active Node保持同步,这两 个Node都与一组称为JNS的互相独立的进程保持通信 (Journal Nodes)。当Active Node上更新了 namespace,它将记录修改日志发送给JNS的多数派。 Standby noes将会从JNS中读取这些edits,并持续关 注它们对日志的变更。Standby Node将日志变更应用 在自己的namespace中, 当failover发生时, Standby 将会在提升自己为Active之前,确保能够从JNS中读取 所有的edits,即在failover发生之前Standy持有的 namespace应该与Active保持完全同步。





- NameNode 高可用架构 续……
 - NameNode 更新是很频繁的,为了的保持主备数据的一致性,为了支持快速failover, Standby node持有集群中blocks的最新位置是非常必要的。为了达到这一目的,DataNodes上需要同时配置这两个Namenode的地址,同时和它们都建立心跳链接,并把block位置发送给它们

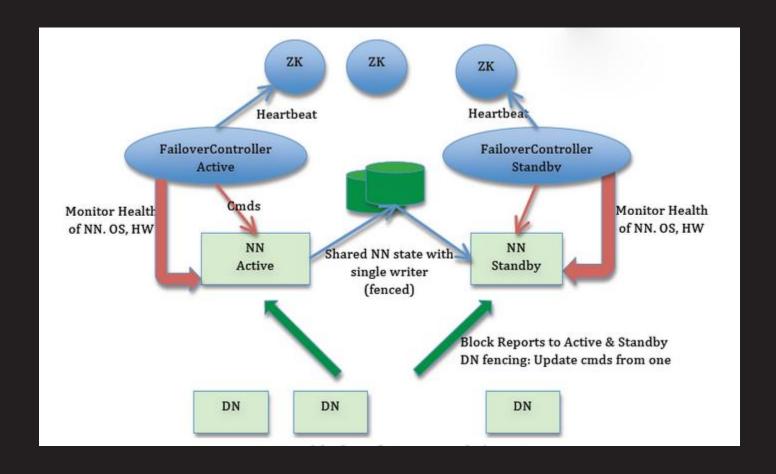


- NameNode 高可用架构 续……
 - 还有一点非常重要,任何时刻,只能有一个Active NameNode, 否则将会导致集群操作的混乱, 那么两 个NameNode将会分别有两种不同的数据状态,可能 会导致数据丢失,或者状态异常,这种情况通常称为 "split-brain" (脑裂,三节点通讯阻断,即集群中不 同的Datanode 看到了不同的Active NameNodes)。 对于JNS而言,任何时候只允许一个NameNode作为 writer;在failover期间,原来的Standby Node将会 接管Active的所有职能,并负责向JNS写入日志记录, 这中机制阻止了其他NameNode基于处于Active状态 的问题。





NameNode 高可用架构 续……





NameNode 高可用

• 系统规划

主机	角色	软件
192.168.4.10	NameNode1	Hadoop
192.168.4.20	NameNode2	Hadoop
Node1	DataNode journalNode Zookeeper	HDFS Zookeeper
Node2	DataNode journalNode Zookeeper	HDFS Zookeeper
Node3	DataNode journalNode Zookeeper	HDFS Zookeeper





core-site.xml

```
cproperty>
  <name>fs.defaultFS</name>
  <value>hdfs://mycluster</value>
</property>
cproperty>
  <name>hadoop.tmp.dir</name>
  <value>/var/hadoop</value>
</property>
cproperty>
  <name>ha.zookeeper.quorum</name>
  <value>node1:2181,node2:2181,node3:2181
</property>
```





hdfs-site.xml

```
<name>dfs.replication</name>
    <value>2</value>
```

- secondarynamenode 在高可用里面没有用途,这里 把他关闭
- namenode 在后面定义





- hdfs-site.xml 续
 - <!-- 指定hdfs的nameservices名称为mycluster -->

```
< name > dfs.nameservices 
<value > mycluster </value >
```

- 指定集群的两个 NaneNode 的名称分别为nn1,nn2

```
<name>dfs.ha.namenodes.mycluster</name>
    <value>nn1,nn2</value>
```





- hdfs-site.xml 续
 - 配置nn1,nn2的rpc通信端口

```
<name>dfs.namenode.rpc-
address.mycluster.nn1</name>
     <value>node1:8020</value>

< name>dfs.namenode.rpc-
address.mycluster.nn2</name>
     <value>node2:8020</value>
```





- hdfs-site.xml 续
 - 配置nn1,nn2的http通信端口

```
<name>dfs.namenode.http-
address.mycluster.nn1
<value>node1:50070</value>

<name>dfs.namenode.http-
address.mycluster.nn2
<value>node2:50070</value>
```





- hdfs-site.xml 续......
 - 指定namenode元数据存储在journalnode中的路径

```
<name>dfs.namenode.shared.edits.dir
```

```
<value>qjournal://node1:8485;node2:8485;node3:8485/my
cluster</value>
```

- </property>
- 指定journalnode日志文件存储的路径

```
<name>dfs.journalnode.edits.dir</name>
    <value>/var/hadoop/journal</value>
```





- hdfs-site.xml 续
 - 指定HDFS客户端连接active namenode的java类

```
cproperty>
```

<name>dfs.client.failover.proxy.provider.mycluster</name

>

<value>org.apache.hadoop.hdfs.server.namenode.ha.Confi
guredFailoverProxyProvider</value>

</property>





- hdfs-site.xml 续
 - 配置隔离机制为 ssh

```
<name>dfs.ha.fencing.methods</name>
     <value>sshfence</value>
```

- 指定秘钥的位置

```
< name > dfs.ha.fencing.ssh.private-key-files </name >
      <value > /root/.ssh/id_rsa </value >
```





- hdfs-site.xml 续
 - 开启自动故障转移

```
<name>dfs.ha.automatic-failover.enabled</name>
     <value>true</value>
```



Yarn 高可用

- ResourceManager 高可用
 - RM 的高可用原理与 NN 是一样的,需要依赖 ZK 来实现,这里就不重复了,只给出配置文件的关键部分,感兴趣的同学可以自己学习和测试
 - yarn.resourcemanager.hostname
 - 同理因为使用集群模式,该选项应该关闭





• yarn-site.xml 配置





• yarn-site.xml 配置

```
cproperty>
<name>yarn.resourcemanager.recovery.enabled</name>
    <value>true</value>
</property>
cproperty>
    <name>yarn.resourcemanager.store.class</name>
<value>org.apache.hadoop.yarn.server.resourcemanager.re
covery.ZKRMStateStore < /value >
```





• yarn-site.xml 配置





• yarn-site.xml 续

```
cproperty>
```

```
cproperty>
```





高可用验证

集群初始化

• 初始化

- ALL: 所有机器

– nodeX : node1 node2 node3

- ALL: 同步配置到所有集群机器

- NN1: 初始化ZK集群 ./bin/hdfs zkfc -formatZK

– nodeX: 启动 journalnode 服务

./sbin/hadoop-daemon.sh start journalnode



集群初始化

- 初始化
 - NN1: 格式化./bin/hdfs namenode -format
 - NN2: 数据同步到本地 /var/hadoop/dfsrsync -aSH nn01:/var/hadoop/dfs /var/hadoop/
 - NN1: 初始化 JNS./bin/hdfs namenode -initializeSharedEdits
 - nodeX: 停止 journalnode 服务./sbin/hadoop-daemon.sh stop journalnode





集群初始化

- 启动集群
 - _ NN1: 启动 hdfs

./sbin/start-dfs.sh

- NN1: 启动 yarn

./sbin/start-yarn.sh

- NN2: 启动热备 resourcemanager

./sbin/yarn-daemon.sh start resourcemanager





集群验证

- 查看集群状态
 - 获取 namenode 状态

./bin/hdfs haadmin -getServiceState nn1 ./bin/hdfs haadmin -getServiceState nn2

- 获取 resourcemanager 状态

./bin/yarn rmadmin -getServiceState rm1
./bin/yarn rmadmin -getServiceState rm2





集群验证

- 查看集群状态
 - 获取节点信息

```
./bin/hdfs dfsadmin -report
./bin/yarn node -list
```

- 访问集群文件

```
./bin/hadoop fs -mkdir /input
./bin/hadoop fs -ls hdfs://mycluster/
```

- 主从切换 acitvate

./sbin/hadoop-daemon.sh stop namenode





总结答疑