中国科学技术大学

工程硕士学位论文



**基于ceph的云存储运维系统的设计和实现**

作者姓名： 孙君伟

学科专业： 软件系统设计

导师姓名： 周英华

完成时间： 二○一六年八月三日

University of Science and Technology of China

**Limited**

A dissertation for master’s degree

of engineering



**Design and implementation of cloud storage operation and maintenace system based on ceph**

Author’s Name： Junwei Sun

Speciality： The design of software system

Supervisor： Ms. Yinghua Zhou

Finished time: August 3nd, 2016

书脊

|  |
| --- |
| **基于C**  **E**  **P**  **H的云存储运维系统的设计和实现**  **孙君伟**  **中国科学技术 大学** |

中国科学技术大学学位论文原创性声明

本人声明所呈交的学位论文,是本人在导师指导下进行研究工作所取得的成果。除已特别加以标注和致谢的地方外，论文中不包含任何他人已经发表或撰写过的研究成果。与我一同工作的同志对本研究所做的贡献均已在论文中作了明确的说明。

作者签名：\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_ 签字日期：\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_

中国科学技术大学学位论文授权使用声明

作为申请学位的条件之一，学位论文著作权拥有者授权中国科学技术大学拥有学位论文的部分使用权，即：学校有权按有关规定向国家有关部门或机构送交论文的复印件和电子版，允许论文被查阅和借阅，可以将学位论文编入有关数据库进行检索，可以采用影印、缩印或扫描等复制手段保存、汇编学位论文。本人提交的电子文档的内容和纸质论文的内容相一致。

保密的学位论文在解密后也遵守此规定。

□公开 □保密（\_\_\_\_年）

作者签名：\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_ 签字日期：\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_

摘要

此次主要讨论基于ceph的云存储运维系统的设计和实现。基于ceph的云存储运维系统，是为了实现将网络中相互独立，型号各异，价格低廉的存储设备统一组织起来，并对外提供统一接口。从而实现具有备份、容灾、易于维护特性的存储系统。基于ceph的云存储系统充分利用每一个磁盘，能提供高稳定性和高并发的特性。同时具备易于扩展的特点。

基于ceph的云存储运维系统是基于ceph基础之上对磁盘进行监控的系统，在ceph层可以实现的功能如下：

1. 容灾备份：

当出现突发情况时，造成局部磁盘数据损坏而造成的数据丢失，可以通过ceph的容备特性，等排出故障磁盘后通过存储在其他地方的数据来恢复原先坏掉磁盘的数据。对于一些重要的信息，以实现将原来的两地三中心，变成三地三中心，值要不同时破坏掉对应数据的所有存储场所，对应的数据都是安全可靠的

1. 高效存取：

现在存储数据PB级数据已经很常见了，EB级数据也时有出现，这就面临着一个问题，如何更好的存储这些数据。对于大数据，如何有效存储至关重要，这不仅仅关系到数据存储的安全，还包括读取数据的效率。基于ceph的云储存运维系统，提供了很好的存储方案。其设计充分发挥了每台对应服务器的计算能力，摆脱了传统单一中心节点的瓶颈，实现了真正无中心的特性。其中有八个字概括这一特性：无需查表，算算就好。这充分体现了整过数据存取的过程中不会因单点故障，而造成系统故障，同时保证了存取的高效

1. 负载均衡

在数据存储的过程中，难免会出现磁盘损坏，磁盘扩容，以及不同磁盘集聚的磁盘使用率的失衡，这样将会影响到数据存取效率。如果能做到将同一个大文件合理的存储在不同磁盘上，将会使数据存储效率有明显的提升，充分利用系统提供的高并发特性，实现数据的并发存取。避免单个磁盘因频繁被操作而缩短使用寿命。

在用户界面层将实现和用户交互的监控界面，隐藏底层操作细节，通过用户的点击实现对应的操作

关键字：容灾备份，均衡，并发ABSTRACT

The design and implementation of cloud storage operation and maintenance system based on CEPH is mainly discussed. In order to achieve the network in each other independent, different models, inexpensive storage devices unified organization, and to provide a unified interface to the outside world, in order to achieve an easy storage, backup and disaster tolerance system maintenance characteristics, the cloud storage system based on CEPH was appearance. The cloud storage system based on CEPH makes full use of every disk, which can provide high stability and high concurrency. At the same time, the cloud storage system has the characteristics of easy to expand.

CEPH, which based cloud storage operation and maintenance system, is the monitor system, based on the disk. In the CEPH layer, we achieved the function as follows:

1. back and up:

It is possible which in the emergency situation, the disk in someplace was damage and resulting in the disk data was loss. Using the CEPH which has the characteristic of content preparation, the disk data can be recover when replacing the broken disk by other place disk data. For some important information, it has three places storage data and it have three center point of primary, rather than two places for storage data and three center point of primary. Using the system, if not make the same data was destroy at the same time, the corresponding data are safe and reliable

1. efficient access:

Now the data which stored disk has TB level is very common. And the data which has PB level was also appearance. That will make a problem, how to efficient store these data. For big data, effectively store is essential. It is not only related to the safety of data storage, but also includes the efficiency of reading data. The cloud storage system based on CEPH provides a good method for storing data. The design gives full play to the computing power of each corresponding server, gets rid of the bottleneck of the traditional single center node, and realizes the real non center characteristic. There are eight words summed up the characteristics: no look-up table , it is of for calculating. This fully reflects that the whole process of data access will not cause the system failure as a single point breakdown, while ensuring access to efficient

1. load balance

In the process of data storage, it is inevitable that there will be a disk damage, disk expansion, as well as the disk of different disk use rate of imbalance, which will affect the efficiency of data access. If you can store a big file in a good method, the data storage efficiency will be significantly improved. These will full use of the system to realize the character of the high concurrency, the realization of data access. To avoid a single disk has shorten the service life due to frequent operation.

In the user interface layer, I will be implemented the function that used monitor the state of disk, hide the underlying operating details, through the user's click to achieve the corresponding operation.

Key Words: Backup, balanced, concurrent

1. 绪论
   1. 选题背景和意义

（1）个人需求

当今社会，互联网已经普及到每个人，数据信息比如照片、电影、工作文件自然而然的出现，这就需要存储设备去保存这些信息，且随着社会快速的发展，人们需求不断扩大，对他们的要求也不断提高，这些数据信息的体积也越来越大。U盘、光盘、硬盘等凭借大容量，相对体积小，价格适中，存储稳定等特性轻易的战胜了传统的软盘，成为当代青年日常生活必需品。而随着网络磁盘的到来，很多人又将目光转移到了网盘。它相对于当代实体存储介质，有不可比拟的有点。当采用网盘存储数据时，无论在哪，只要能联网就随时可用联网终端设备存取自己的资料。也为多人协同工作带来了极大的便利。很多网盘，比如360云盘、百度网盘等都提供免费的，较大容量的网盘，对于普通用户，完全可以满足日常需求。这是云存储给个人带来的便利。使人们找到了一种和物理介质存储设备一样具有存储性能的方式，也减少了因为为物理设备的损坏或丢失而造成的不可恢复的灾难。

（2）大型应用

随着云计算和物联网的兴起，智能应用成为当今一大主题，智能应用主要涉及到信息的收集，整理和应用。因涉及范围广，需求各异，会形成海量复杂的信息数据，这些信息如果还是存储在由政府，企业提供的孤立的存储介质上，那这种代价将会非常高[1]。随着后期数据的不断增加，管理起来会越来越复杂。还要购买昂贵的储存介质，配备有专门的人员去维护。同时，存储介质的升级换代也是个很大的问题。信息的可靠性也无法得到保证。综合各种因素，采用普通的，孤立的存储介质将会花费高昂的代价，效果也不理想。这些弊端通过云存储系统就可以很好的解决，云存储系统可以按需分配磁盘空间，后期可以轻松扩容，在数据安全上也会有很好的保证。在管理上有专门的人员负责。这样就不会存在因一次性购买大量存储介质而造成的浪费，也不用为扩容时去买新的存储介质。花费代价上远小于自己独立管理。给政府，企业带来极大便利。下面通过生活中一个例子去感受下。

当代数字化迅速发展的今天，安全防护监控在日常生活中的需求也在不断升级。安全监控将会产生大量数据，随着社会的发展，与安全监控匹配的存储也经历好几代的发展，从初始的VCR模拟存储到DVR数字数据存储，又从DVR数字数据存储到现在的网络

集中存储。因分辨率的提高，现在产生的数据是PB级数据，如果采用基于ceph的云存储运维系统，将会很好的满足这种需求。

* 1. 国内外研究发展状况及发展趋势

1.2.1 ceph概述

此次毕业论文设计是基于ceph[2]分布式系统的，接下来让我们看下ceph分布式系统在国内外现状和发展。ceph是一种具有高性能，高扩展性和高可用性的分布式存储系统。可以提供对象存储，块存储和文件系统存储三种功能[3]，从而使其满足不同应用需求下的部署和运维。ceph可以部署在上千台服务器上。ceph项目由Sage Weil在加州大学Santa Cruz分校攻读博士期间研究的课题。该项目是从2004年开始，在2006年的OSDI学术会议上，Sage Weil发表了介绍ceph的论文，并提供了ceph项目的下载链接。从此，ceph开始广为人知。ceph分布式系统是由Sage Weil在2007年提出，作为其博士论文设计的新一代分布式系统。在2010年三月，应用到Linux内核。随着ceph的不断发展，Sage Weil于2011年创建了Inktank公司，主导ceph的开发和社区维护。随后，ceph分布式系统的发布周期为三个月。Ceph分布式系统虽然非常优秀，但随着ceph的不断发展，还是有些问题需要改进或优化。比如：

1. 数据双倍写入的性能：

因为ceph分布式系统为了支持事务，引入了日志机制。也就是说，一份数据需要写两遍，即日志和本地系统文件，使得实际的磁盘输出的吞吐量只有物理性能的一半。

1. IO路径太长：

这种情况在客户端和服务器端都有存在，比如对于osd，一个IO的操作需要经过message、OSD、FileJournal、FileStore多个部分才可以实现整个过程，而每个部分都会涉及到队列和线程的切换，有些模块在对IO进行处理时还会涉及内存拷贝，因此造成整体性能不高。

1. 兼容性：

ceph分布式系统刚开始是基于HDD设计的，所以没有全面考虑到SSD。所以没有能充分发挥新型存储介质的性能。特别是在延迟和IOPS方面，问题较为突出。

ceph分布式操作系统对外提供丰富的操作接口，给管理网络磁盘提供了便利。使得基于ceph的云存储运维系统自然而然的出现。

1.2.2 基于ceph的云存储运维系统的现状

基于ceph的云存储运维系统，是在ceph分布式系统的基础上，通过calamari做了进一步封装，实现了对磁盘信息的监控和部分操作。不同厂商会提供不同用途的存储设备，根据不同用途，会有不同的监控系统，其主要重点实现在云存储系统上。下面来了解下基于ceph的云存储系统的一些现状。它在ceph分布式系统和云计算的基础上发展而来的，通过集群的应用，将网络上不同的存储介质统一组织起来，并对外提供存储功能的一个新兴存储方式。相对于传统的孤立存储，基于ceph的云存储系统能提供更加便携，安全，可靠的性能[4]。下面将通过基于ceph的云存储系统的优势和劣势来分析下基于ceph的云存储系统的现状：

优势：基于ceph的云存储运维系统可以按客户需求，分配对应存储空间，且随着后期的需求的变化，可以及时方便的进行扩容。且在对设备进行升级或扩容时，给客户提供极大便利，基本不会影响客户正常业务，节省了客户维护方面的开销[5]。同时也节省升级服务器的费用。在数据安全方面，云存储会自动检测故障磁盘，当出现故障磁盘时，系统会根据预先设计的规则，将故障磁盘上的数据自动迁移到正常运行设备上[6]。从而保证了数据的安全，并且不影响客户的正常操作。随着供应商的日益增多，使用费用将会不断降低。

劣势：基于ceph的云存储运维系统在存储介质稳定性方面有很好的保证，但在信息安全（主要指被非法用户获取）方面存在明显不足。因为数据存储是通过网络进行存储，所以有可能被中途拦截，同时对网络磁盘进行管理维护的工作人员可以轻易获得存储在云磁盘上的数据。虽然通过加密可以降低信息泄露的风险，但在数据处理方面将变得比较复杂，使得数据处理能力下降[7]。能耗大也是云存储面临的另一重大挑战。一方面，随着基础规模的扩大，能量消耗将会急剧增加。另一方面，随着数据量的增加，启动设备组件增加，所需能源越来越大。有统计，在2010年，其对电能的消耗为2x1011千瓦时，约占全球总电量的1.3%，且其比例还在不断增加[8]。存储系统会在能源消耗中占很大比例，仅次于计算资源耗电量，约占30%[9]。因此，现在云存储的能耗也是云存储的一个重要的关注点。基于ceph的云存储运维系统会涉及到负载均衡，在小规模集群的环境下，负载均衡体现的效果不是很好[10]。

1.2.3 基于ceph的云存储运维系统发展趋势

安全性：基于ceph的云存储运维系统在其存储方面，安全性一直以来都是基于ceph的云存储系统的最大焦点之一[11]。如何保证用户的数据不被盗用，保证用户的数据在传输过程中不被篡改，将会成为云存储发展的一个重要目标之一。只有很好的解决了这些基本的安全问题，才能让更多的用户放心选择使用基于ceph的云存储系统之上的各种应用。

多样性：由于客户需求的多样性，基于ceph的云存储运维系统将显示各种各样的应用，同时会使得数据存储更加复杂，这就要求基于ceph的云存储运维系统在应对将来更多需求，能提供更加丰富和完善的机制。备份、容错、恢复和快照等方面做的更加完善[12]。

易用性：物联网在不断发展，将会出现用特定设备访问特定数据。这将会使得基于ceph的云存储运维系统在和各个终端设备上有更好的兼容，完善用户体验。同时，采用更先进的技术提高数据读写速度。

* 1. 云存储系统设计的先进性和意义

对于个人：当多人协作，共同完成一件事时，就会涉及到信息的一致性。采用网络数据共享可以很好的做到信息同步，并能将自己的工作及时告知他人，防止出现重复劳作，同时保证了其他人可以及时获得自己工作的内容以便他们后续工作。

对于企业：通过基础ceph的云存储系统，可以节省一大笔开销，比如在更新设备，升级服务，存储管理等方面，基于ceph的云存储系统显然比企业独立存储系统占优势[13]。同时通过基于ceph的云存储系统，在磁盘故障方面有很好的保证，基于ceph的云存储系统会自动迁移故障磁盘数据，故障恢复快，使企业不必担心因磁盘故障造成的业务中断[14]。在磁盘扩容，服务升级方面有着孤立磁盘无法比拟的优势[15]。

* 1. 本人主要工作

当前负责运维系统的前端界面开发和用户前端与服务器交互的后端开发。还做磁盘性能测试。

1.4 论文组织

1. 理论概述

2.1 云存储

2.1.1 云存储出现场景

随着互联网的发展，以及云计算和物联网的出现，人类产生的数据信息在以极快的速度产生。具体有多快，我们通过一个名人提出的定律感受下，图灵获奖者Jim Gray曾提出的据增长经验定律——网络环境下每18个月产生的数据量等于有史以来数据量之和。通过他提出的定律，我们可以更好的感受下当前社会中数据增长的速度。随着而来的问题就是如何能安全、有效的存储这些数据，同时保证在人们需要这些数据时，有能安全、高效的呈现给用户。此时，云储存就自然而然的应运而生。

2.1.2 云存储的关键技术

随着不同种类数据的急剧增加和人们对信息安全需求的不断提高，拥有安全，性价比高的存储机制成为企业，政府等机构的关注的焦点。而云存储具备：

1. 易扩充

云储存具有按需定制所需空间。随着社会的发展，数据几乎成爆炸式的方式出现，作为公司，企业，政府他们将来预测不到自己需要多少存储。如果还是采取传统方式，自购存储设备，必然会出现前期存储闲置，后期存储设备紧张。这两种情况都会造成极大的浪费。而如果才用当前所提供的云储存技术，按需申请存储空间，后期出现大量数据时，可以申请扩容，方便便捷。避免了闲置浪费和后期因存储紧张造成的不便。

1. 易管理

随着信息量的急剧增加，存储介质也在发生翻天覆地的变化，存储之间的差异在所难免，云存储会将这些存储设备协调起来，通过云存储上的软件优化存储性能。同时云存储提供专业化管理策略，对资源进行了整合。从而极大的提高了存取效率。

1. 高性能

云存储采用的是分布式存储方式，可以根据数据访问，使用频率，磁盘使用率的不同进行自动均衡，充分利用每个服务节点，极大的发挥系统的并发性能。让客户在为大文件的存储而感到烦恼。

1. 安全

云存储所提供的服务对象范围广泛，因此出现了对服务需求的多样化，有些数据追求可靠，有些追求私密，有的追求完整，有的追求高效率。这就要求云存储能做到满足不同用户不同需求，只有这样，云存储才能被大众所接受。为此，云存储在提供物理隔离的同时还提供了权限控制，除此之外，云储存还能够对对应的数据进行加密保护。为了提高存取效率，云存储还进行了切片处理，这不仅提高了存取速度，在一定程度上还有保密效果，才用这样存储，防止非法用户通过单个存储节点获取所有对应信息。

2.2 ceph机制

2.2.1 集群框架机制

在ceph的框架有以下几个部分组成：

1. 客户端

通过客户端，用户可以实现根据自己的需求，进项相应的操作。

1. 元数据服务器

用户处理来自客户端传输的一些数据，将这些数据进行编序、切割，形成便于搜索和存储的数据单元

1. 对象存储设备

对象存储设备，不仅仅具备存储功能，还具备通信能力，可以实现和其他设备间的通讯

1. 集群监控器

集群监控器主要功能是监控，当系统中出现有故障的设备，或者当系统主插入了先的存储设备，集群监控器能感知这些变化，并作出相应信息的更新，保证信息表的准确性

其结构图2.1如下：



图2.1 ceph集群框架

2.2.2 存储机制

基于ceph的云存储有其独特的存取方式，也正是这种存取方式，使的基于ceph的存储系统具有高并发的特性，同时这种存储方式也消除单点故障瓶颈。如图2.2是ceph存储机制：



图2.2 ceph存储机制

通过图2.2我们可以看到，存取的实现主要有以下几个部分：

1. file -> object

实现方式是给每个文件一个唯一id，然后再将较大的文件拆分成事先规定好的，易于在网络中传输的各个块，每个数据块都有自己的编号，用文件id+块编号就可以在整个磁盘系统中为数据块指定唯一的一个编号，从而将文件拆分成易于存储的objects，方便后续操作。

1. objects -> PGs

将文件分割成诸多objects后就需要将这些文件映射到对应的PGs上去，映射规则比较简单，可通过公式：hash(oid)&mask -> pgid实现对应的映射。其中里面有些限制。之所以采用这种方式，是为了让一个文件所分割的各个部分均匀的放在网络磁盘上，为了实现这种情况，要保证PG总数为2的整数次幂。

1. PGs -> OSD

这个过程是将object的逻辑组织单元的PG映射到实际存储单元osd上，采用CRUSH算法，将pgid带入其中，可以得到一组中有n个的osd，其中n既是为了实现可靠性而设置的一个值，代表副本数。在生产环境下通常为3。

到此，基于ceph分布式系统下的低层，完成了从file -> object -> PG -> OSD整个过程的映射，从整个过程看，我们发现没有一个地方会涉及到查询全局性的表来获取数据，从而实现高并发特性。这也是ceph之所以被很多企业所接受的最重要的一个原因。到此整个ceph的存储过程已经完成。

此外，在ceph上面还有cluster map，在维护磁盘负载均衡方面发挥重要特性，也是为磁盘高效率做出了很大的贡献。随着不断向网络磁盘存储数据，网络磁盘数据就会出现分布不均衡的现象。这就需要通过均衡机制去实现负载均衡。下面讲述cluster map的特性。

在cluster map中含有版本号、各个OSD的网络地址、各个OSD的状态、以及CRUSH算法配置参数。其中需要说明的是OSD的状态，OSD的状态包括：

up&in：该OSD运行正常，且至少承载了一个PG。

up&out：该OSD运行正常，但并未承载任何PG。

down&in：该OSD发生异常，但仍然承载至少一个PG。

down&out：该OSD发生异常，且已经不再承载任何PG

其中cluster map可以收集到这些信息，并以增量形式进行扩散，其中版本号是递增的形式，当出现版本不一致时，以较新的为准。且cluster map的信息是以异步且lazy的形式扩散的，从而避免了广播风暴。最终会将cluster map扩散到全体OSD和client端。OSD会根据cluster map进行数据维护，而client则是根据OSD进行数据的寻址。从而使得基于ceph的云储存具有高效的存取性能。

2.2.3 高可用性机制

通过上面所说的存储机制，我们可以了解到，一个大的文件会被分割成很多小的数据单元被分别存储在不同的OSD节点上，这样，同一个文件的不同OSD间会有通信。当ceph云存储系统中有磁盘出现故障，那么和故障磁盘上文件组成同一个文件的其他OSD节点都会检测到这个磁盘的故障，当其他OSD磁盘检测到这以故障就会将这个故障磁盘的信息报告给监控节点。监控节点就会及时更新数据信息。于此同时，当确定故障磁盘已经无法继续使用时，ceph云储存将会启动恢复机制，将故障磁盘所对应的信息，从副本中提取出来，放置在其他正常磁盘上面。这样的话就可以做到及时发现故障磁盘，并及时将数据从备份中恢复出来，保证信息的完整性。这些过程可以不需要人去干预而自动完成。

2.3 总结

通过前两节的讲述，可以对基于ceph的云存储系统的一些概念有了大致的了解，同时通过上面的讲解，我们能看到基于ceph的云储存在数据存储方面确实有着不可比拟的优势。Ceph云存储不仅实现了高可靠、高性能、高度自动化，更重要的是其消除了单点瓶颈问题。

第三章 需求分析

3.1 系统概述

1. 前端：

合法用户通过验证后，可进入运维中心，从运维中心选择存储资源模块，可以进入对应的存储资源管理模块，通过界面，用户可以查看不同类型的存储池，根据不同存储池，可以选择性的进入对应存储池详细信息界面查看对应的信息。其中我所在公司对应的存储池包含两种。分别为FC SAN和Server SAN。下面分别看下他们对应的详细信息。

FC SAN：在FC SAN中包含有POOL的信息，记录着对应FC SAN所具备的存储池的个数，每个POOL又有其磁盘总量和使用情况等信息。在FC SAN中，还记录了VOLUME的信息，以及VOLUME对应的列表信息，在列表信息中，记录了每个VOLUME所对应的存储池，以及每个VOLUME的大小以及每个VOLUME的使用情况，同时还可以在每个VOLUME在过去一段时间内的网络速率。在FC SAN中还含有磁盘信息，有磁盘总量以及磁盘的使用情况的信息，在FC SAN的详细列表中还记录了不同时刻对应的磁盘在过去的一定时间内磁盘的使用量的信息。

Server SAN：在Server SAN下面包含有很多Cluster，而每个Cluster又有很多信息，下面将分别叙述Cluster下对应的信息：

1. Cluster健康状态：

这个信息展现了cluster的最近更新的健康时间点，其中包含健康、警告、失败三种状态。当出现警告或失败时，有对应的警告或失败的对应信息。

1. 监控状态：

记录着对应cluster上含有的所有监控节点，以及监控节点所处的状态。监控节点只含有两种状态，正常和异常。

1. IOPS：

记录了最近一段时间内cluster的读写速率的变化情况。

1. 读写速率：

记录了最近一段时间内cluster的读写次数的变化情况。

1. 磁盘总容量：

记录了对应cluster总的磁盘大小以及使用情况。

1. 归置组：

记录了归置组的个数、归置组的状态。其中状态包括三种状态。第一，正常状态：代表这个归置组下面拥有设定的OSD个数，且这些OSD处于正常运行状态。第二，降级状态：当对应某个归置组下运行的OSD个数，没有达到实现规定的OSD个数，或者某个归置组下对应的OSD出现了故障，没能正常运行起来，此时的归置组处于降级状态。第三，当一个归置组下对应的OSD全部出现故障或此归置组下没有指定OSD此时的归置组处于异常状态

1. OSD：

OSD也就是数据存储的单元，每个机架上会有很多台存储服务器每台服务器上会拥有很多个OSD存储节点，每隔OSD节点记录了每个OSD的ID编号，OSD所属的主机，OSD状态，OSD容量信息，OSD已用空间信息以及每个OSD所对应的IP地址及对应的端口号和编号，通过运维界面，还可以控制OSD的状态。

OSD是整个云储存的核心，OSD的存储状态直接影响到整个存储系统的性能，其中说道的负载均衡，就是指在OSD上的数据是否处于良好的存储状态。在OSD界面会有整个cluster的磁盘使用偏差值信息，可以依据这个信息，决定是否进行自动均衡。为了达到很好的用户体验，系统中还提供了自动均衡的功能，可以给系统设定每周的哪几天，在哪个时间段，设定最大偏差值为某个具体值，让系统自动做均衡处理。这样可以做到不影响用户正常操作的情况下，调整OSD存储的数据，来达到负载均衡。

1. POOL：

每个POOL的详细列表里面，详细介绍了每个POOL所对应的ID，每个POOL所拥有的副本数，每个POOL所对应的归置组个数，每个POOL最大容量以及已使用容量，每个POOL还记录了其在一段时间内，对应的IOPS的数据和读写速率数据。通过用户界面用户还可以设置每个POOL对应的归置组个数和本POOL最大的空间容量。

1. 后端：

此处所说的后台包括后面的Java代码，和Java交互的Calamari部分，和Calamari对接的ceph环境，以及和ceph交互的Centos服务器系统。

用户利用前端交互界面，将对应的请求，通过后台控制器（angularjs）实现和后台java代码的交互，java代码部分对用户发出的请求进行封装，通过调用服务器上calamari对应的API实现和后台数据库的交互，后台calamari是对底层ceph的近一步封装，提供给上层监控信息，同时将上层的命令传达给下面ceph层，下面ceph层收到来自calamari的信息后，执行对应的操作，并将对应的数据发送给calamari，由calamari将数据转交给上面的java层，java层将得到的信息传送给前台angularjs控制器，再有前台angularjs控制器实现前台信息的展示。

3.2 系统总体架构

此处说下基于ceph的云存储运维系统的总体架构。最底层是存储介质设备，所有的一切操作，最终都是对这层存储介质进行操作的，在存储介质上，我们安装了Centos后台服务系统，用来操纵最终的存储介质。直接和Centos系统交互的是部署在Centos系统上的ceph存储系统的RADOS层，在ceph存储系统智商对RADOS进行了抽象出现了LIBRADOS层，LIBRADOS是对ceph存储系统RADOS层的抽象和封装，并向上提供API，从而实现更好的基于RADOS的对Centos服务系统的操作。在ceph存储系统中，LIBRADOS层之上还有进一步抽象，其中包括RADOS GW、RBD、CEPH FS他们是更高层次的抽象和封装，根据实际需求而选择不同封装层次和类别。与ceph存储系统直接交流的是上层的Calamari层，Calamari层负责将上面下发的命令，提取相应参数，在调用对应的API接口，实现将上层所需要的工作。和Calamari有交互的是后端的Java代码实现部分，在Java部分采用了spring MVC框架和hibernate框架，实现了用户界面对后台的相应操作。和Java部分对接的是前端的JavaScript语言，我们采用了Angular JS框架，很好的实现了用户间的各种需求，在和后端服务器交互时，有对应的封装去实现和后台的交互，极大的简化了设计繁琐。Angular JS有时前端用户界面的控制器，可以很好，方便的实现和用户界面的互动，使得前端界面开发起来更加方便便捷。业务的整体流程图如图3.1所示：

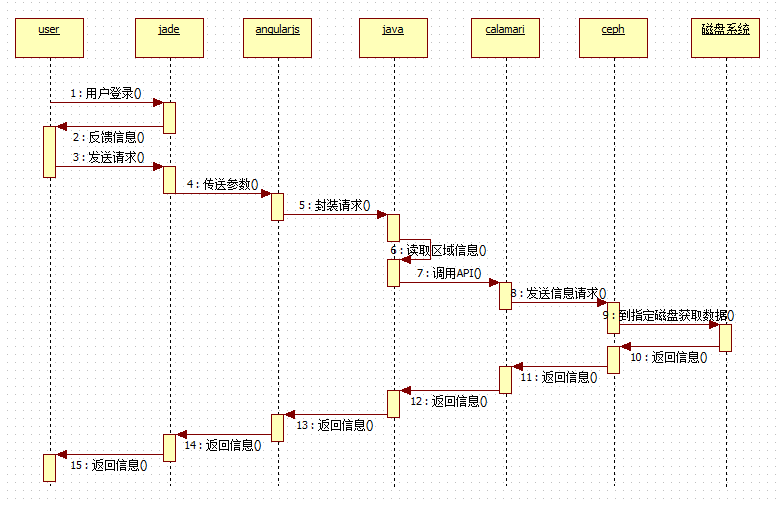


图3.1 业务请求的总体流程

3.3 云存储运维系统性能需求分析

随着数据信息的急剧增加，公司，企业，政府等部门对不同信息的不同要求，他们有个各式各样的数据存储需求，将他们对存储主要性能需求如下：

* + 1. 高性能需求：

Ceph存储机制实现了所有数据的存储和读取不再必须通过查找某些固定的信息表就可以实现。即实现了client和server的直接通信，在其通信过程中摆脱了中间代理和相应的信息转发。

通过ceph存储机制我们可以知道，一个文件是被分割成很多大小相同的object，且几乎所有的object都被分配到不同的OSD上，这样就可以实现对某个文件操作时，可以使得所有含有本文件的OSD同时工作，实现了高并发的特性。

用于存储数据的每个OSD节点都有对应的权重值，通过权重值可以实现负载均衡，从而更充分发挥每个OSD节点的性能。

保证数据不会因一个地方的磁盘损坏而造成数据丢失的最重要的方式就是创建副本。在基于ceph的存储系统中，client只需要和标记为primary的磁盘进行数据传输就可以了，在有标记为primary的OSD通过内网创建对应的副本，这样就可以避免有client去创建副本而造成的网络消耗。

* + 1. 高可用性需求

在ceph存储系统中可以通过配置per-pool来设定每个文件分割成object对应的副本数，同时还可以设定故障域，使得数据安全系数更高。

因基于ceph的存储系统可以实现client和server端的直接通信，消除了单点故障隐患，允许系统出现很多种故障情形。同时这种实现机制还可以防止脑裂。这种机制还可以支持单个组件滚动升级和在线替换。通过ceph存储机制，我们可以了解到，同一个文件被别存储的不同的OSD存储节点上，这些OSD存储节点间会相互通信，当某个OSD存储节点出现了故障，与其通信的相邻OSD存储节点就会感知到故障OSD节点，就会激发ceph存储系统自动恢复机制，整个恢复的过程中，不需要人工干预，在OSD存储节点恢复过程中，仍然可以通过访问故障OSD存储节点对应数据的备份OSD存储节点上的数据，实现数据正常的访问。当数据出现意外时，如果需要恢复，因数据是被分割成很多大小相同的object块存储在不同的OSD存储节点上，当要恢复数据时，多个OSD存储节点可以实现同时对数据的恢复操作，极大的降低了数据的恢复时间，极大地提高了用户体验。

* + 1. 高扩展性需求

因为在ceph存储系统中，消除了中心节点这个瓶颈，将对应的任务划分到了各个节点，使得每个存储节点具备更多的处理能力，可以实现高度并行。

由于ceph存储系统具有在线扩展、替换、升级的功能。当存储介质发生故障时，可以实现数据的自动恢复，当系统中出现了磁盘添加或删除时，自动均衡机制会执行自动均衡操作，实现数据的均匀分布，不在需要人工去干预。更容易的实现固件的删除、增添和固件的升级。

* 1. 云存储运维系统功能需求分析

系统要保证能时刻去检测更新对应磁盘的信息，并将这些信息及时返回到用户界面。其中需要检测的信息包含如下：（1） 集群列表；（2） 集群的整体健康状况；（3） 监控状态；（4） IOPS性能；（5） 读写性能；（6） 磁盘容量以及使用了情况；（7） 归置组个数和状态；（8） 存储池的个数和状态；（9） OSD的个数和状态；

通过这些信息可以大致了解基于ceph云存储系统下磁盘数据运行情况。在底层的系统中，当出现磁盘故障或去除过胜磁盘或者对部分硬件升级，云存储系统可以自动完成这些工作，且对用户的操作影响不大。当出现磁盘数据出现分布极端化时会影响数据的存取操作，使得系统的整体性能有很大的下降。所以系统给提供了均衡机制，因均衡机制使得数据会出现大规模的迁移，占用系统资源较大，均衡期间会严重影响到用户的操作效率，所以在系统中提供了两种均衡机制：自动均衡和手动均衡。自动均衡可以按用户设定的日期和时间点去做均衡操作，这样可以做到最大限度的减小均衡时对用户的操作的影响。手动均衡操作会使得系统立刻做均衡操作，应慎重使用。

* 1. 总结

通过本章节的讲述，可以对基于ceph的云存储运维系统在功能和结构上有大致的了解。前几节尽可能详尽的介绍了云存储运维系统中所涉及到功能和实现机制，下面将更加深入的去讲解实现过程。

第四章 系统设计

4.1 系统架构设计

整个系统的设计有好几个部分组成，为了以后升级和维护的需要，在设计的过程中会考虑的让每个层次之间尽可能的松耦合，以便后期随着用户需求的不断增加和系统升级的需要，整个系统的维护只需要改动局部实现逻辑就可以达到用户需求或系统升级的需求。整个系统的设计架构如下：

4.1.1 前端架构设计

前端是采用nodejs、npm、bower、gulp搭建，这些工具为前端开发提供了极大地的便利。下面将分别介绍这些工具在系统架构中如何构建前端架构。

1. nodejs：

nodejs其实是一个JavaScript运行环境，是对V8引擎进行了封装，提供了相应的API共，方便用户进行调用。

1. npm

在安装nodejs的过程中，会附带安装上npm，npm是nodejs程序包的管理工具，根据需求实现，从网上下载所需要的对应的安装包。同时还可以管理在项目中包的依赖关系，用于管理项目中所需程序包

1. bower：

bower是个包管理器，用于管理项目中对js类库的依赖。至于要一条命令就可以将对应的依赖库下载到本地对应的位置。是应用于web应用的包管理器。

1. gulp ：

gulp是用于前端构建的工具，用于检测文件变化，并按设定的参数，将变化的内容写到对应文件中，压缩js文件，启动web服务。

这是前端所涉及到的一些工具，为前端开发提供了极大的便捷，通过这些工具，只要将所需要的类库写到对应文件，在执行相应命令就会自动加载到指定位置，为以后的扩展提供极大便利。

4.1.2 后端架构设计

后端包括好几个部分，通过这几个不认识的整个项目在解耦方面做得比较好。讨论下后端代码的实现。

首先是和前台交互的是Java代码，在Java代码里使用了springmvc框架，对前面发出的请求进一步封装，传输给了更下层的calamari模块，calamari是ceph的一个管理平台，相当于对ceph做了进一步的封装，对外提供了一套ceph改进的REST API接口。当calamari接收道上层传输的请求后，再向ceph层发送相应请求，ceph根据具体请求，获取对应数据，然后将这些数据传送到上层，从而实现对相应数据信息的请求。

4.2 云存储底层设计

通过讲述一个超小型的ceph云存储系统集群来了解下云存储底层的大致设计理念。试过在Ubuntu16.04下安装了virtual box虚拟机，通过虚拟机安装对应的服务系统。在虚拟机上尝试了手动部署ceph集群。尝试了在virtuabox虚拟机下建立7个centos 7.2服务器系统，其中一台服务器作为安装集群的主服务器，剩下的六台服务器，其中三台服务器做OSD服务器，剩下的3台服务器做MON服务器，具体设计理念如下：

除主服务器和监控服务器外，为其他三台台服务器配置两个网段，一个公共网，用于和外部做信息传输，还有一个用于内部数据做副本时传输数据的内部网络。这样可以保证用户数据在做备份是，不会影响到外界信息的传输。

为了更贴近现实中ceph存储系统的部署，我们给OSD服务器添加了额外的四块磁盘，加上创建centos服务器是的磁盘，在OSD服务器上有5块磁盘，其中一个做系统盘，按安装时分配了20GB的存储空间，后面几块是安装好系统后手动添加的几块磁盘，其中有一块做日志磁盘，对空间需求不大，剩下有添加三块存储空间较大且相等的磁盘，用作存储数据。同时将添加用作日志的磁盘，将空间划分为三部分，分别用来记录每台OSD服务器上的磁盘操纵信息。

其中三台MON服务器可以通过公共网络监测系统中OSD服务器中每个OSD状态，并这些信息记录在primary监控器中，于此同时primary监控器所获的数据会生成两副本，分别存储到另外两个服务器中个，防止出现一方事故，数据丢失现象。安装了三台OSD服务器也是为了使每个存储文件能有三副本。正常生产环境中，OSD服务器的数量远远超过三台，在此只是说明了ceph存储系统中的一些特点。通过这种设计可以测试下在自己机器上部署ceph集群所需要考虑的问题，以及ceph集群中要注意的事项和一些基本原理。

4.3 总结

通过本章的讲述，我们了解了基于ceph云存储运维系统中所涉及到的一些技术、工具、云存储底层的一些基本情况，下面章节将更加具体的介绍系统的设计和实现，以及在底层ceph云存储是如何部署、安装的。

第六章 系统的部署和应用

5.1 存储底层基础环境安装和部署

通过实际工作中所用到的框架，结合自己的理解，大致讲述下项目中所涉及到的系统架构，此处所讲述的框架，更倾向于独立讲述各个模块所涉及到的东西。在整个项目开始前，需要将项目所运行的换将搭建起来，接下来将讲述项目所涉及到的所有环节环境的搭建。

5.1.1 ceph存储系统给的搭建

搭建ceph分布式存储集群大致需要下面几部：

1. 集群配置方案：

此处只做演示ceph集群搭建的展示，而非之际工程中的配置方案。在本示例中使用三台服务器做MON服务器，此处说的说的服务器是虚拟机服务器。位置为：centos 7.2， 1个CPU，1GB RAM，只需一个20GB的磁盘做系统盘就可以，磁盘分区格式为XFS。对于OSD服务器，需要用三个OSD Daemon用于存储条带化的数据，需要三个OSD Daemon用于做数据的备份。这种需在可以通过安装三台OSD服务器，其中每台OSD服务器上安装三个OSD Eaemon，这样方便实现数据的分块存储和三副本备份。同时，由于OSD服务器需要做数据备份，为了避免公网宽带紧张，可以建立一个内部局域网，从而实现在数据备份时不影响其他公网多数据的操作。具体服务器的列表如下表所示：

表5-1 服务器网络配置

|  |  |  |  |  |
| --- | --- | --- | --- | --- |
| 主机名 | 公网 | 公网子网掩码 | 集群内网 | 内网子网掩码 |
| admim | 192.168.100.1 | 255.255.255.0 | —— | —— |
| mon1 | 192.168.100.11 | 255.255.255.0 | —— | —— |
| mon2 | 192.168.100.12 | 255.255.255.0 | —— | —— |
| mon3 | 192.168.100.13 | 255.255.255.0 | —— | —— |
| osd1 | 192.168.100.21 | 255.255.255.0 | 192.168.101.21 | 255.255.255.0 |
| osd2 | 192.168.100.22 | 255.255.255.0 | 192.168.101.22 | 255.255.255.0 |
| osd3 | 192.168.100.23 | 255.255.255.0 | 192.168.101.23 | 255.255.255.0 |

其中OSD服务器需要特殊说明下，其中admin、mon1、mon2、mon3都只需要一个系统磁盘就可以满足基本需求，为了能更好的做到数据分块存储，数据三副本备份，需要在OSD上额外添加四块磁盘，安装时的磁盘用作系统盘，新挂载的四块磁盘中，一块做日志磁盘，记录相对应数据磁盘的操作，另外三块磁盘用作数据磁盘，用于存储数据和做数据的备份。

1. 安装配置OS：

演示中，所有的服务器都是安装centos 7.2，安装类型选择了minimal install，使用root用户对服务器进行操作。为了保证服务器间的时间一致，在除amin服务器意外的所有服务器上安装了ntp服务器。修改/ etc / ntp.conf下的文件，添加server 0.cn.pool.ntp.org；server 1.asia.pool.ntp.org；server 2.asia.pool.ntp.org用于获取中国区公用时间同步服务器。通过下面命令实现更新服务器时间，同时开启ntp服务：

ntpdate 0.cn.pool.ntp.org

hwclock –w

systemctl enable ntpd.service

systemctl start ntpd.service

在试验中为了能更好的运行ceph分布式系统，执行了关闭防火墙操作：

systemctl disable firewalld

systemctl disable firewalld

为了更好高的通信，还需禁用SElinux：

sed -i s'/SELINUX=enforcing/SELINUX=disabled'/g /etc/sysconfig/selinux

为了防止在安卓集群的各个节点是不报错，需要注销掉sudoer中的requiretty选项：

sed -i s'/Defaults requiretty/#Defaults requiretty'/g /etc/sudoers

只在admin机器上进行ssh设置，修改/ etc / hosts配置文件，将公网IP地址和对应的服务器名称相匹配，通过ssh-keygen –t rsa生成ssh key，通过命令：ssh-copy-id {服务器地址}，编辑~ / .ssh / config文件，为每台服务器分配用户名和密码，从而可以实现admin到各个服务器无需密码即可登录、操纵各个服务器。

1. OSD硬盘分区：、

通过前面的系统安装可知，每个OSD服务器都装有5个磁盘：系统盘1个（sda），日志盘1个（sdb），数据盘3个（sdc、sdd、sde）。下面进行磁盘分区：

1. 系统盘：保持不动，安装时自动做了相应分区和格式化。
2. 日志盘：将日志盘分为三个分区，给个分区占整个磁盘的33%。格式无特殊要求。
3. 数据盘：每个磁盘用作一个分区，且将磁盘格式化为xfs。

下面将对日志盘和数据盘进行分区和格式化，具体格式化过程如为：

日志盘：

1. # parted / dev / sdb
2. ( parted ) mklabel gpt
3. ( parted ) mkpart pirmariy 0% 33%
4. ( parted ) mkpart pirmariy 34% 66%
5. ( parted ) mkpart pirmariy 67% 100%
6. ( parted ) quit

执行完上诉步骤，我们会发现sdb下有三个分区，分别为：sdb1、sdb2、sdb3，到此完成了日志磁盘的划分。

数据盘：

1. # parted / dev / sdc
2. ( parted ) mklabel gpt
3. ( parted ) mkpart pirmariy 0% 100%
4. ( parted ) quit
5. # mkfs.xfs / dev / sdc

上述是对一个OSD服务器的一个一个数据盘进行分区和格式化的，其他的磁盘也做相似操作。将其中过得sdc换成sdd和sde。通过上面操作，完成了对所有OSD服务器的所有数据磁盘的分区和和格式化。

1. 安装ceph：
2. 在安装ceph之前需要导入key：

rpm --import 'https : // ceph.com / git / ? p = ceph.git ; a = blob\_plain ; f = keys / release.asc'

1. 建立ceph的yum源：

创建并编辑/ etc / yum.repos.d / ceph.repo文件，以便后期获取对应的软件。

1. 安装yum插件yum-plugin-priorities：

yum -y install yum-plugin-priorities

1. 安装依赖包：

ceph的安装需要依赖snappy、leveldb、gdisk、python-argparse、gperftllos-libs等第三方软件包。有些软件包不在系统当前yum源中，如果要安装这些软件包，需要安装EPEL的yum源。安装EPEL的yum源，执行命令：yum -y install epel-release。执行完命令后需要手动修改对应生成的/ etc / yum.repos.d / epel.repo和/ etc / yum.repos.d / epel-testing.repo文件两个文件，将文件中baseurl替换成：<http://mirrors.neusoft.edu.cn/epel/7>，同时需要注释掉mirrorlist选项。

1. 清除缓存并更新源：

执行下面命令：

yum clean all

yum update

通过生面命令可以清除原有的yum缓存，并更新最新定义的yum源。

1. 安装第三方软件包

执行下面命令：

yum -y install snappy leveldb gdisk python-argparse gperftools-libs

通过这个这条命令可以将ceph依赖的软件包都安装到服务器上，从而使得能够正常安装ceph。

1. 安装ceph

yum -y install ceph

到此，ceph的基本安装就完成了，下面将借助ceph这个工具去部署MON节点和OSD节点

1. 部署MON节点：

部署MON节点前需要去了解一些基本概念，后面的部署会用到这些概念性的东西。

1. fsid：每一个集群拥有一个fsid，且每个集群的fsid唯一。
2. cluster name：集群名字。
3. monitor name：MON节点的名称，在一个集群中，每个MON的名称必须唯一。
4. monitor map：集群中MON的map，用关于MON间相互交流的配置文件。
5. monitor keyring：集群中，MON通信的秘钥。
6. administrator keyring：为ceph的客户端提供admin用户和秘钥，从而使得ceph客户端可以和ceph服务器进行通信。

下面来讲述主机名为：mon1，对应IP地址为：192.168.100.11的MON节点的部署。在admin服务器，通过ssh mon1登录到mon1服务器上。

1. 创建配置文件：

由于mon1上已经安装ceph，所以会有/ etc / ceph目录，在这个目录下创建并编辑ceph.conf文件

1. 创建fsid：

用UUID产生一个集群的唯一标示字符串，并写到/ etc /ceph / ceph.conf中去

1. 添加MON节点主机名：

编辑/ etc / ceph / ceph.conf文件，在文件ceph.conf的末尾处添加“mon\_initial\_numbers = mon1”行

1. 添加MON节点IP地址：

编辑/ etc / ceph / ceph.conf文件，在文件ceph.conf的末尾处添加“mon\_host = 192.168.100.11”行

1. 创建monitor keyring：

ceph-authtool --create-keyring /etc/ceph/ceph.mon.keyring --gen-key –n mon. –cap mon 'allow \*'。

1. 常见adminstrator keyring：

ceph-authtool --create-keyring /etc/ceph/ceph.client.admin.keyring --gen-key -n client.admin --set-uid=0 --cap mon 'allow \*' --cap osd 'allow \*' --cap mds 'allow'

1. 将client.admin密钥导入monitor keyring中：

ceph-authtool /etc/ceph/ceph.mon.keyring --import-keyring /etc/ceph/ceph.client.admin.keyring。

1. 建立monitor map：

利用主机名，IP地址和fisd建立mornitor map，通过下面命令实现：

monmaptool --create --add {hostname} {ip-address} --fsid {uuid} monmap。

1. 创建MON节点存放目录：

mkdir /var/lib/ceph/mon/ceph-mon1。

1. 初始化MON节点：

ceph-mon --mkfs -i mon1 --monmap /etc/ceph/monmap --keyring /etc/ceph/ceph.mon.keyring。

通过上述步骤基本完成了对MON节点的部署，还需要完成下ceph.conf文件，最终文件如下所以：

[global]

fsid = 86771fs2-afa3-f93b-93e0-9ce5240345a7

mon\_initial\_members = mon1

mon\_host = 192.168.100.11

auth\_cluster\_required = cephx

auth\_service\_required = cephx

auth\_client\_required = cephx

filestore\_xattr\_use\_omap = true

public\_network = 192.168.100.0/24 # public network

cluster\_network = 192.168.101.0/24 # the private network for OSD copy data

osd\_pool\_default\_size = 3 # set the times of object

osd\_pool\_default\_min\_size = 2 # write twice is allow in degraded state

osd\_pool\_default\_pg\_num = 512

osd\_pool\_default\_pgp\_num = 512

osd\_crush\_chooseleaf\_type = 1

1. MON节点初始化：

在mon1相应目录下建立done空文件，标志着MON节点初始化的完成。命令：touch /var/lib/ceph/mon/ceph-mon1/done

在mon1相应目录下建立sysvinit空文件，标志着MON节点是通过sysvinit方式启动的。

1. 启动MON节点：

/etc/init.d/ceph start mon.mon1

1. 验证MON节点：

输入：ceph –s。输出结果如下：

cluster 86771fs2-afa3-f93b-93e0-9ce5240345a7

health HEALTH\_ERR

64 pgs stuck inactive

64 pgs stuck unclean

no osds

monmap e1: 1 mons at {mon1=192.168.100.11:6789/0}

election epoch 2, quorum 0 mon1

osdmap e1: 0 osds: 0 up, 0 in

pgmap v2: 64 pgs, 1 pools, 0 bytes data, 0 objects

0 kB used, 0 kB / 0 kB avail

64 creating

此时的健康状态是HEALTH\_ERR,placement group 为 inactive和unclean主要原因是因为OSD节点还没部署，等到OSD节点部署好后，这些状态就会发生转变。

1. 设置ceph服务随服务器一起启动：

chkconfig ceph on。

1. 部署OSD节点：

通过前面部署的MON节点，我们可以看到在没有部署OSD节点的情况下，ceph的状态会出现很多异常，只有同时部署了OSD节点和MON节点，整个系统才能正常运行起来，有一点需要注意的是，一个OSD节点可以部署多个OSD Daemon，osd编号从0开始按自然数增长，接下来用主机名为osd1，IP地址为192.168.100.21的节点为例讲述下OSD节点的部署。其余两个节点根据自身属性，做相应修改即可。

1. 复制MON节点的配置文件：

复制MON节点/etc/ceph/ceph.conf、ceph.client.admin.keyring到 OSD主机的/etc/ceph目录。

复制MON主机/var/lib/ceph/bootstrap-osd/ceph.keyring到 OSD主机的/var/lib/ceph/bootstrap-osd目录。

1. OSD节点的准备：

通过准备节点将磁盘和所对应的日志分区建立关联，执行 命令如下：

ceph-disk prepare /dev/sdc1 /dev/sdb1

ceph-disk prepare /dev/sdd1 /dev/sdb2

ceph-disk prepare /dev/sde1 /dev/sdb3

1. OSD节点的激活：

通过命令将已经准备好的磁盘激活，命令如下：

ceph-disk activate /dev/sdc1

ceph-disk activate /dev/sdd1

ceph-disk activate /dev/sde1

1. OSD节点分区挂载的设置：

修改/ etc / fstab文件，是的每次重启服务器时，都能按预先设定的目录去挂载OSD节点里的数据盘。执行命令如下：

vim /etc/fstab

在fstab文件中添加下面的几行：

/dev/sdc1 /var/lib/ceph/osd/ceph-0 xfs defaults 0 0

/dev/sdd1 /var/lib/ceph/osd/ceph-1 xfs defaults 0 0

/dev/sde1 /var/lib/ceph/osd/ceph-2 xfs defaults 0 0

需要注意的是，在osd1上，每个磁盘挂载的对应的节点是ceph-0、ceph-1、ceph-2，在osd2和osd3上对应的目录应该是不断上增的，而不应该再是ceph-0、ceph-1、ceph-2了，根据osd-number对应的数字，让对应的OSD Daemon挂载到它对应的目录上。

1. 让ceph系统随开机时启动：

chkconfig ceph on。

下次服务器重新启动时，ceph服务器会一起启动

1. 扩展MON节点：

前面已经讲述了mon1节点的部署，下面将讲解MON节点的扩展。

1. 复制配置文件到mon2服务器和mon3服务器上：

在mon1节点服务器上有两个配置文件/etc/ceph/ceph.conf和ceph.client.admin.keyring，将这两个文件复制到mon2服务器和mon3服务器的/etc/ceph目录下。

1. 创建mon2服务器和mon3服务器对应的目录：

mkdir /var/lib/ceph/mon/ceph-{ mon-id }。

1. 通过命令获取对应keyring值：

ceph auth get mon. -o /etc/ceph/ceph.mon.keyring。

1. 通过命令获取monitor map：

通过命令获取monitor map后可是实现mon1和mon2、mon3间的通信。命令如下：

ceph mon getmap -o /etc/ceph/monmap。

1. 将mon2服务器和mon3服务器添加到monmap：

对于mon2服务器，使用下面命令：

monmaptool --add mon2 192.168.100.12 /etc/ceph/monmap

对于mon3服务器，使用下面命令：

monmaptool --add mon2 192.168.100.13 /etc/ceph/monmap

1. 初始化mon2服务器和mon3服务器的数据目录：

对于mon2和mon3操作相似，做相应变动即可，下面以mon2为例说明下如何初始化mon2的数据目录。对于命令如下：

ceph-mon -i mon2 --mkfs --monmap /etc/ceph/monmap --keyring /etc/ceph/ceph.mon.keyring。

1. 将mon2服务器和mon3服务器添加到集群中：

5.1.2 calamari框架的搭建

5.1.3 Java框架的搭建

5.1.4 前端框架的搭建

5.2 存储应用云盘系统的部署与安装

5.3 系统测试用例及功能表现

5.3.1 云存储管理系统

5.3.2 云盘系统

5.4 总结

第五章 系统开发和实现

6.1 虚拟化层的开发与实现

6.1.1 集群环境搭建前的准备

6.1.2 ceph基础环境配置

6.2 接口层的开发与实现

6.3 存储管理系统的开发与实现

6.4 总结

第七章 总结

参考文献

附录

致谢