

2018级

《物联网数据存储与管理》课程

实验报告

姓名 杨清帆

学 号 <u>U201814758</u>

班 号 物联网 1801 班

日期 2021.06.21

目 录

—、	实验目的	. 1
•	<u> </u>	• •
二,	实验背景	.1
	实验环境	
	实验内容	
	4.1 对象存储技术实践	
	4.2 对象存储性能分析	.2
五、	实验过程	.2
六、	实验总结	.6
	文献	

一、实验目的

- 1. 熟悉对象存储技术,代表性系统及其特性;
- 2. 实践对象存储系统, 部署实验环境, 进行初步测试;
- 3. 基于对象存储系统,架设实际应用,示范主要功能。

二、实验背景

随着软硬件和计算机的高速发展,数据存储的几个重要的需求逐渐为高容量,海量,且可扩展;高性能,快速访问、定位;高可用,不怕个别磁盘失效甚至整个中心被毁;低成本:TCO=D(部署)+M(维护)*t(时间)。

本次实验为对象存储入门实验,其中主要的部分有:基础环境搭建、对象存储服务器端准备、对象存储客户端准备、对象存储测评工具的使用。

本次实验用到的软件包括: minio, MinioClient, S3Proxy, S3cmd, S3benchmark。 minio 是 Apache License v2.0 下发布的对象存储服务器。它与 Amazon S3 云存储服务兼容。它最适合存储非结构化数据,如照片,视频,日志文件,备份和容器/ VM 映像。对象的大小可以从几 KB 到最大 5TB Minio 服务器足够轻,可以与应用程序堆栈捆绑在一起,类似于 NodeJS,Redis 和 MySQL。Minio Cloud Storage是一款轻量级对的象存储服务,兼容 Amazon S3。通过简单的命令,就可以搭建服务器,能实现可以通过浏览器访问的简易网盘功能。利用 Minio 客户端 MC 可以在命令行中对云中的内容进行管理。

S3Proxy 实现 S3 的 API, 还可以实现从 S3 到其他多种云服务的翻译,可以通过使用本地文件系统进行无 Amazon 测试,可嵌入 Java 应用程序等功能。

S3cmd 是一款免费的命令行工具和客户端,用于在 Amazon S3 和其他使用 S3 协议的云存储服务提供商中上传,检索和管理数据。

s3-benchmark 是 Wasabi 为对象执行 S3 操作(PUT,GET 和 DELETE)而提供的性能测试工具。除了桶配置之外,还可以针对不同的测试给出对象大小和线程数。该测试工具基于用于测试性能的 Nasuni 性能基准测试方法。不同的云存储提供商。

三、实验环境

实验环境如下表所示:

Minio/mc 实验及 S3proxy/s3cmd 实验									
硬件环境	操作系统	操作系统 Windows 10 下 VM 虚拟环境 Ubuntu 18.04							
	处理器 Intel(R) Core(TM) i5-8250U CPU @ 1.60GHz 1.80 C								
软件环境	客户端	采用 MC 进行测试							
	服务器端	Minio							
	测试工具	Cosbench							

四、实验内容

本次实验的主要内容如下:

- 1. 对 git 进行了解和熟悉。
- 2. 对对象存储系统进行实践,采用目前几种典型的服务,如 minion/mc, s3proy/s3cmd 配置服务器端和客户端,并进行简单的创建或删除 bucket、上传或删除文件等操作。
- 3. 对对象存储系统进行测试,采用 COSBench 进行负载测试。
- 4. 对 COSBench 结果进行一定的性能分析。

4.1 对象存储技术实践

- 1. 在 windows 系统下配置 minio server 端,通过浏览器登陆 127.0.0.1 查看效果,进行简单的创建 bucket,上传文件,删除文件和 bucket 操作。
- 2. 在 windows 下配置 minio 客户端 mc,在命令行下输入命令实现创建 bucket, 上传文件,删除文件和 bucket 操作。
- 3. 在 windows 下配置 COSBench, 提交负载样例到 COSBench, 观察运行和结束 后的各种状态指标。

4.2 对象存储性能分析

- 1. 读写性能对比。
- 2. 测试块大小对运行结果的影响:将负载样例中的每项 workers 数统一改为 4, 块大小从 8k 到 1M 逐渐翻倍增大,观察运行结果。
- 3. 测试 workers 值对运行结果的影响:将负载样例的每项大小都改为 64k,将 workers 值从 1 逐渐翻倍增大到 128,观察运行结果。

五、实验过程

- 1. 安装配置 minio sever 端
 - 1) 从 minio 官网: https://min.io/ 下载 minio.exe 文件,启动一个 cmd 窗口,进入 minio.exe 所在文件夹,输入命令: .\minio.exe server D:\html\minio,后面路径是图片上传之后的存储目录,运行成功之后,会看到下图 5.1 所示的界面。

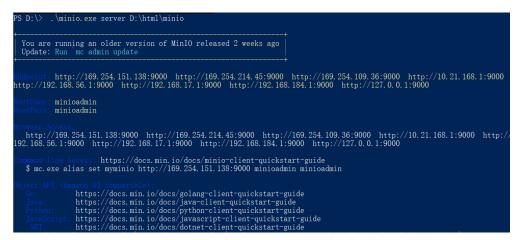


图 5.1 打开 minio server

2) 浏览器打开其中的一个 endpiont 127.0.0.1:9000,用所给的 accesskey 和 secretkey 登录,访问结果如图 5.2 所示。

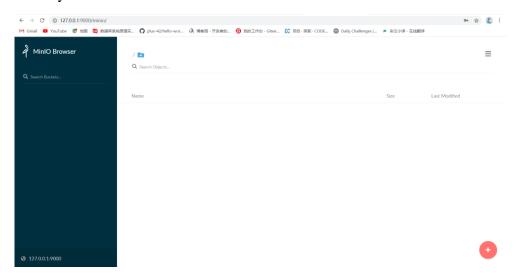


图 5.2 web 端图形化客户端

在 minio 中新建文件夹,如图中的最先的 u201814758,文件夹开头字母不能是大写字母。

- 2. 安装配置 minio 客户端
 - 1) 首先在 minio 官网上下载 mc.exe 文件,下载的目录下运行此程序进行 client 端的配置,使其连接上客户端,并进行一个简单的 bucket 创建操作来检测 其性能,如下图 5.3 所示:

```
D: > ./mc. exe config host add minio http://127.0.0.1:9000 minioadmin minioadmin
PS D:\> ./mc.exe mb newbucket
PS D:\langle \rangle ./mc.exe ls
                                  OB $RECYCLE. BIN\
                                  OB Android Studio工程文件\
                                  OB BaiduNetdiskDownload\
                             8. OKiB DumpStack. log. tmp
OB Program Files\
OB ProgramData\
                                 OB Recovery
                             7. OKiB Solution1. sqlsuo
                                 OB System Volume Information\
                                  OB VM\
                                  OB applation\
                                  0B book
                                  OB html
                                  OB iot-storage-experiment-master\
                             0B java\
155MiB jdk-8u5-windows-x64.exe
                               21MiB mc.exe
                              58MiB minio.exe
                                  OB newbucket
```

图 5.3 客户端操作测试

3. 在 github 上下载 COSBench 压缩包 (0.4.2.c4 版本),解压,运行 start-all.bat,结果如图 1.3 所示。可以看到该批处理文件打开了 driver 和 controller 两个窗口,分别在端口 18089 和 19089 监听。如下图 5.4 所示。



图 5.4 运行 start-all.bat

4. 使用测试工具 cosbench 进行测试

用浏览器访问 127.0.0.1:19088/controller/index.html 进入 cosbench 的测试界面。

将 workload-example.xml 提交给 cosbench 进行测试(更新测试样例中的 endpoint、accesskey、secretkey 值。)测试结果如下图 5.5 和 5.6 所示。

```
<storage type="s3" config="accesskey=mumuzy1;secretkey= 12345654321;endpoint=http://127.0.0.1:9000/" />
```

write							
op1: read	3.6 kops	28.79 MB	4.66 ms	4.59 ms	120.41 op/s	963.25 KB/S	100%
op2: write	834 ops	6.67 MB	266.3 ms	266.26 ms	27.9 op/s	223.21 KB/S	100%
op1: read	2.98 kops	47.62 MB	5.12 ms	4.99 ms	100.36 op/s	1.61 MB/S	100%
op2: write	741 ops	11.86 MB	299.39 ms	299.21 ms	24.99 op/s	399.85 KB/S	100%
op1: read	2.57 kops	82.3 MB	4.06 ms	3.85 ms	86.11 op/s	2.76 MB/S	100%
op2: write	660 ops	21.12 MB	165.07 ms	164.42 ms	22.09 op/s	706.99 KB/S	100%
op1: read	2.97 kops	190.02 MB	4.26 ms	3.73 ms	99.29 op/s	6.35 MB/S	100%
op2: write	734 ops	46.98 MB	145.57 ms	144.17 ms	24.55 op/s	1.57 MB/S	100%
op1: read	1.36 kops	173.57 MB	6.45 ms	4.95 ms	45.2 op/s	5.79 MB/S	100%
op2: write	338 ops	43.26 MB	62.73 ms	58.17 ms	11.27 op/s	1.44 MB/S	100%
op1: read	1.15 kops	293.38 MB	7.88 ms	4.9 ms	38.22 op/s	9.78 MB/S	100%
op2: write	300 ops	76.8 MB	69.64 ms	62.07 ms	10.01 op/s	2.56 MB/S	100%
op1: read	1.03 kops	527.87 MB	9.25 ms	4.59 ms	34.38 op/s	17.6 MB/S	100%
op2: write	254 ops	130.05 MB	80.31 ms	68.43 ms	8.47 op/s	4.34 MB/S	100%
op1: read	713 ops	713 MB	13.89 ms	5.17 ms	23.8 op/s	23.8 MB/S	100%
op2: write	201 ops	201 MB	99.65 ms	80.56 ms	6.71 op/s	6.71 MB/S	100%
op1: cleanup -	128 ops	0 B	4.91 ms	4.91 ms	203.5 op/s	0 B/S	100%

图 5.5 测试结果

ID	Name	Works	Workers	Op-Info	State	Link
w5-s1-init	init	1 wks	1 wkrs	init	completed	view details
w5-s2-prepare	prepare	8 wks	64 wkrs	prepare	completed	view details
w5-s3-8kb	8kb	1 wks	8 wkrs	read, write	completed	view details
w5-s4-16kb	16kb	1 wks	8 wkrs	read, write	completed	view details
w5-s5-32kb	32kb	1 wks	4 wkrs	read, write	completed	view details
w5-s6-64kb	64kb	1 wks	4 wkrs	read, write	completed	view details
w5-s7-128kb	128kb	1 wks	1 wkrs	read, write	completed	view details
w5-s8-256kb	256kb	1 wks	1 wkrs	read, write	completed	view details
w5-s9-512kb	512kb	1 wks	1 wkrs	read, write	completed	view details
w5-s10-1mb	1mb	1 wks	1 wkrs	read, write	completed	view details
w5-s11-cleanup	cleanup	1 wks	1 wkrs	cleanup	completed	view details
w5-s12-dispose	dispose	1 wks	1 wkrs	dispose	completed	view details

图 5.6 测试结果

5. 测试结果分析

w5-s5-32kb	32kb	1 wks	4 wkrs	read, write	completed	view details	
w5-s6-64kh	64kh	1 wks	4 wkrs	read write	completed	view details	

32kb 1wks 4wkrs

General Report

Op-Type	Op-Count	Byte-Count	Avg-ResTime	Avg-ProcTime	Throughput	Bandwidth	Succ-Ratio
op1: read	2.57 kops	82.3 MB	4.06 ms	3.85 ms	86.11 op/s	2.76 MB/S	100%
op2: write	660 ops	21.12 MB	165.07 ms	164.42 ms	22.09 op/s	706.99 KB/S	100%

64kb 1wks 4wkrs

оснега пероге

Ор-Туре	Op-Count	Byte-Count	Avg-ResTime	Avg-ProcTime	Throughput	Bandwidth	Succ-Ratio
op1: read	2.97 kops	190.02 MB	4.26 ms	3.73 ms	99.29 op/s	6.35 MB/S	100%
op2: write	734 ops	46.98 MB	145.57 ms	144.17 ms	24.55 op/s	1.57 MB/S	100%

其他条件相同时 bandwidth 与字节数成正比。

32kb 1wks 8wkrs

General Report

Ор-Туре	Op-Count	Byte-Count	Avg-ResTime	Avg-ProcTime	Throughput	Bandwidth	Succ-Ratio
op1: read	2.97 kops	95.01 MB	4.51 ms	4.28 ms	99.67 op/s	3.19 MB/S	100%
op2: write	761 ops	24.35 MB	295.4 ms	294.75 ms	25.54 op/s	817.28 KB/S	100%

64kb 1wks 8wkrs

Ор-Туре	Op-Count	Byte-Count	Avg-ResTime	Avg-ProcTime	Throughput	Bandwidth	Succ-Ratio
op1: read	3.07 kops	196.42 MB	5.03 ms	4.35 ms	103.18 op/s	6.6 MB/S	100%
op2: write	741 ops	47.42 MB	300.13 ms	298.52 ms	24.91 op/s	1.59 MB/S	100%

随着 workers 的增多,吞吐率、带宽、平均时间都有着相应的增加,但是没有发现

相对应的关系.

六、实验总结

这次实验的难度并不大,主要问题在于环境的配置和对象存储系统的搭建等方面。在 Linux 上尝试搭建 s3proxy 和 S3 Bench 时,遇到了很多问题,最终也没能解决,最后决定直接在 windows 上使用 minio 服务器和客户端。

环境的配置有之前学长学姐的经验,分析的过程使用控制变量的方法,对比分析 bit 和 worker 的变化对存取结果和带宽的影响。随着 workers 数目的增加,带宽增加,并发性提高带宽,数据吞吐率会减小,所需要的时间增多。

总的来说,这次实验学到了很多有用的新知识,比如 github 的各种操作、对象存储系统的服务等。学会了在本地开启一个 server,然后通过本地的客户端或者终端,来访问这个服务器,上传或者下载文件。

最后也要感谢老师对我们的悉心教导,每节课上课前都嘱咐我们一些需要注意的事项。真的帮助我们很多,给我们在一头露水时点明迷津,感谢老师为我们 提供的帮助。

参考文献

- [1] ARNOLD J. OpenStack Swift[M]. O' Reilly Media, 2014.
- [2] ZHENG Q, CHEN H, WANG Y 等. COSBench: A Benchmark Tool for Cloud Object Storage Services[C]//2012 IEEE Fifth International Conference on Cloud Computing. 2012: 998-999.
- [3] WEIL S A, BRANDT S A, MILLER E L 等. Ceph: A Scalable, High-per formance Distributed File System[C]//Proceedings of the 7th Sympos ium on Operating Systems Design and Implementation. Berkeley, CA, USA: USENIX Association, 2006: 307-320.

(可以根据实际需要更新调整)