

2019 级

《物联网数据存储与管理》课程

实验报告

姓名 焦嘉骏

学 号 <u>U201915181</u>

班 号 <u>计算机 1908 班</u>

日期 2022.04.14

目 录

—,	实验目的	1
	实验背景	
	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	
	实验过程	
	实验总结	
	· 注文献	
	/ 人口/\ ····································	

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,分析性能问题,架设应用实践。

二、实验背景

对象存储,也叫做基于对象的存储,是用来描述解决和处理离散单元的方法的通用术语,这些离散单元被称作为对象。就像文件一样,对象包含数据,但是和文件不同的是,对象在一个层结构中不会再有层级结构。每个对象都在一个被称作存储池的扁平地址空间的同一级别里,一个对象不会属于另一个对象的下一级。文件和对象都有与它们所包含的数据相关的元数据,但是对象是以扩展元数据为特征的。每个对象都被分配一个唯一的标识符,允许一个服务器或者最终用户来检索对象,而不必知道数据的物理地址。这种方法对于在云计算环境中自动化和简化数据存储有帮助。

对象存储根本上改变了存储蓝图。它处理和解决了曾经被认为是棘手的存储问题:不间断可扩展性、弹性下降、限制数据持久性、无限技术更新和成本失控。

MinIO 是在 GNU Affero 通用公共许可证 v3.0 下发布的高性能对象存储。 它是与 Amazon S3 云存储服务兼容的 API。 使用 MinIO 为机器学习、分析和应用程序数据工作负载构建高性能基础架构。

三、实验环境

操作系统: windows11 Cpu i7-8565u 显卡: uhd620 mx250 客户端 mc 服务端 minio

四、实验内容

4.1 对象存储技术实践

实验步骤

- 1. 下载服务端 minio 并运行。
- 2. 下载客户端 mc 对 minio 服务器进行访问。
- 3. 载入 cosbench 进行测试并分析性能。

4.2对象存储性能分析

- 1. 观察 cosbench 的运行结果,分析吞吐率、延迟等性能参数。
- 2. 改变并发数量(works),再次测试分析现象。

五、实验过程

5.1 对象存储技术实践

- 1. 下载 windous 版本 minio 客户端和服务器端。
- 2. 运行 minio:

minio.exe server D:\programData\minioData
加图 1

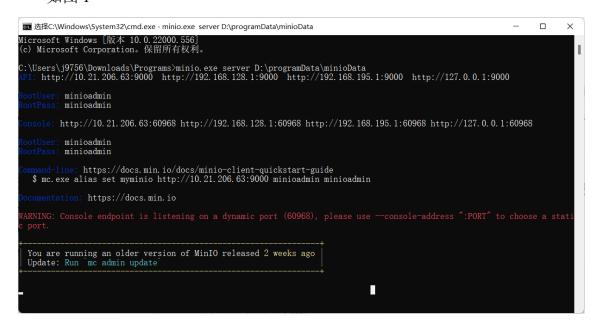


图 1

3. 访问管理网站 127.0.0.1:9000,登陆后如图 2:

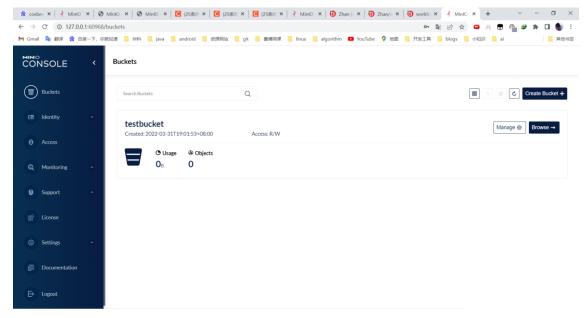


图 2

4. 创建 bucket 并测试

5.2 对象存储性能分析

1. 使用测试工具 cosbench,运行脚本启动程序和控制器,如图 3:



图 3

2. 浏览器访问(http://127.0.0.1:19088/controller/index.html)进入 cosbench 的测试, 然后提交标准测试程序, 对服务器进行模拟测试, 部分测试图如图 4,测试结果如图 5:



图 4

show peformance details

Stages

Current Stage		iges aining	Start Time		End Time	Time Remaining
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

There are 12 stages in this workload.

show error statistics details

图 5

3.minio 性能分析,运行结果如图 6,可以看出 minio 写入成功率为 100%,而 读取成功率相对较低:

Final Resul

General Report

Op-Type	Op-Count	Byte-Count	Avg-ResTime	Avg-ProcTime	Throughput	Bandwidth	Succ-Ratio
op1: init -write	0 ops	0 B	N/A	N/A	0 op/s	0 B/S	N/A
op1: prepare - write	8 ops	64 KB	155.88 ms	155.75 ms	75.48 op/s	603.81 KB/S	100%
op2: prepare - write	8 ops	128 KB	213.88 ms	213.5 ms	40.86 op/s	653.74 KB/S	100%
op3: prepare - write	8 ops	256 KB	286 ms	285.88 ms	28.89 op/s	924.35 KB/S	100%
op4: prepare - write	8 ops	512 KB	317.38 ms	317.25 ms	26.01 op/s	1.66 MB/S	100%
op5: prepare - write	8 ops	1.02 MB	293.38 ms	292.88 ms	27.73 op/s	3.55 MB/S	100%
op6: prepare - write	8 ops	2.05 MB	120.5 ms	118.25 ms	79.05 op/s	20.24 MB/S	100%
op7: prepare - write	8 ops	4.1 MB	329.88 ms	327 ms	24.51 op/s	12.55 MB/S	100%
op8: prepare - write	8 ops	8 MB	343.75 ms	338.25 ms	23.65 op/s	23.65 MB/S	100%
op1: read	5.62 kops	44.99 MB	14.51 ms	14.44 ms	187.51 op/s	1.5 MB/S	62.54%
op2: write	2.35 kops	18.82 MB	46.08 ms	46.02 ms	78.45 op/s	627.62 KB/S	100%
op1: read	5.48 kops	87.63 MB	14.51 ms	14.39 ms	182.62 op/s	2.92 MB/S	59.36%
op2: write	2.3 kops	36.88 MB	46.01 ms	45.91 ms	76.85 op/s	1.23 MB/S	100%
op1: read	1.86 kops	59.36 MB	14.38 ms	14.17 ms	61.96 op/s	1.98 MB/S	34.05%
op2: write	1.35 kops	43.1 MB	30.31 ms	30.03 ms	45 op/s	1.44 MB/S	100%
op1: read	1.27 kops	81.15 MB	14.28 ms	13.96 ms	42.79 op/s	2.74 MB/S	26.03%
op2: write	1.24 kops	79.68 MB	38.74 ms	38.43 ms	42.02 op/s	2.69 MB/S	100%
op1: read	1.35 kops	173.06 MB	14.32 ms	13.62 ms	45.08 op/s	5.77 MB/S	100%
op2: write	359 ops	45.95 MB	29.48 ms	28.22 ms	11.97 op/s	1.53 MB/S	100%
op1: read	1.32 kops	338.18 MB	14.26 ms	13.03 ms	44.22 op/s	11.32 MB/S	100%
op2: write	330 ops	84.48 MB	33.35 ms	31.26 ms	11.05 op/s	2.83 MB/S	100%
op1: read	1.28 kops	655.36 MB	14.87 ms	12.54 ms	42.67 op/s	21.85 MB/S	100%
op2: write	298 ops	152.58 MB	36.71 ms	32.97 ms	9.93 op/s	5.09 MB/S	100%
op1: read	1.13 kops	1.13 GB	15.62 ms	11.52 ms	37.81 op/s	37.81 MB/S	100%
op2: write	286 ops	286 MB	42.84 ms	37 ms	9.54 op/s	9.54 MB/S	100%
op1: cleanup - delete	128 ops	0 B	16.41 ms	16.41 ms	60.84 op/s	0 B/S	100%
op1: dispose - delete	0 ops	0 B	N/A	N/A	0 op/s	0 B/S	N/A

图 6

由运行结果可知并发数量越多,读性能逐渐下降,同时吞吐率下降,但读写速度会加快。

六、实验总结

- 1. 首先,在 gitee 上首次实现了人生中国的第一个 pull requeset ,体会到了和大佬合作的感觉,为以后进企业工作或者做团队大型项目打下基础。
- 2.了解了什么是大数据存储,以及个人用户使用的小型对象存储管理系统,对 企业的大型系统也有了初步的一些认识。
 - 3.通过测试,实现了 minio 性能的考察,获益匪浅。

参考文献

- [1] 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.
- [2] ARNOLD J. OpenStack Swift[M]. O' Reilly Media, 2014.
- [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.

- [4] Dean J, Barroso L A. Association for Computing Machinery, 2013. The Tail at Scale[J]. Commun. ACM, 2013, 56(2): 74-80.
- [5] Delimitrou C, Kozyrakis C. Association for Computing Machinery, 2018. Amdahl's Law for Tail Latency[J]. Commun. ACM, 2018, 61(8): 65-72.

(可以根据实际需要更新调整)