







2020 中国系统架构师大会

SYSTEM ARCHITECT CONFERENCE CHINA 2020

架构融合 云化共建

live 2020年10月22日 - 24日网络直播





新一代分布式存储系统 CURVE

—— 网易数帆 李小翠









CURVE 是高性能、高可用、高可靠的分布式存储系统

- 高性能、低延迟
- 可支撑储场景:块存储、对象存储、云原生数据库、EC等
- 当前实现了高性能块存储,对接 openstack 和 k8s网易内部线上无故障稳定运行一年多,线上异常演练
- 已开源
 - github主页: https://opencurve.github.io/
 - github代码仓库: https://github.com/opencurve/curve



介绍内容

- 背景
- 总体设计 基本架构 | 数据组织形式 | 拓扑 | IO流程
- 系统特性 高性能 | 高可用 | 自治 | 高质量 | 易运维
- 近期规划







背景

- 多个存储软件:sdfs、nefs、nbs
- 已有的开源软件:ceph
 - 不能胜任性能、延迟敏感的场景
 - 异常场景抖动较大(比如慢盘场景)
 - 去中心节点设计在集群不均衡的情况下需要人工运维
- 基于通用分布式存储构建上层存储服务





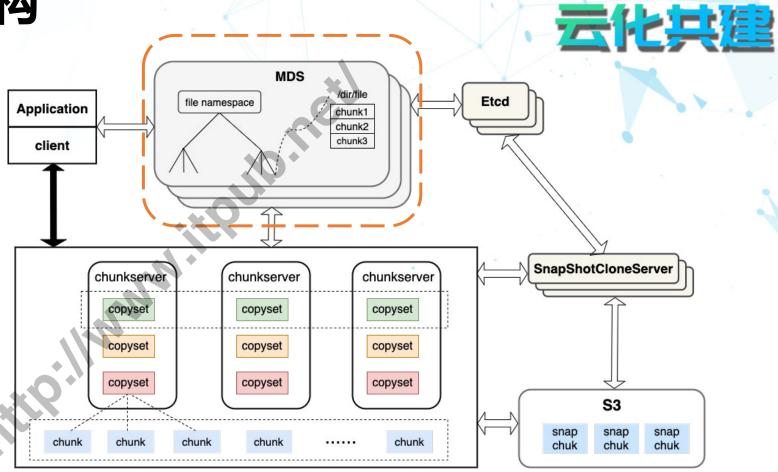


兴河则言

总体设计—基本架构

· 元数据节点 MDS

管理元数据信息 收集集群状态信息,自动调度

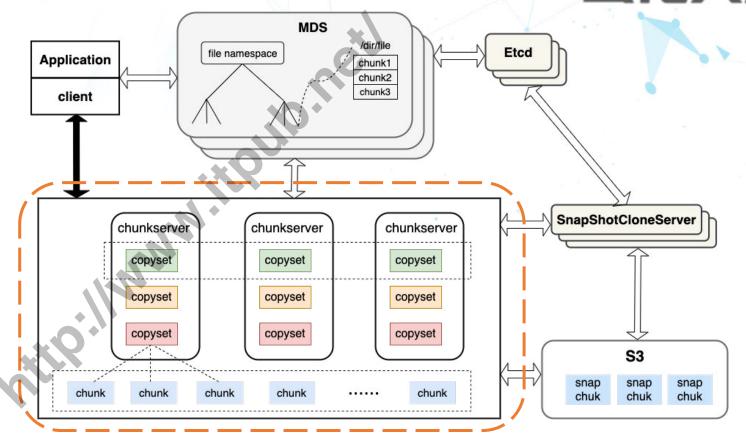


总体设计—基本架构

光响温号

云化共建

- 元数据节点 MDS
 - 管理元数据信息 收集集群状态信息,自动调度
- 数据节点 Chunkserver 数据存储 副本一致性



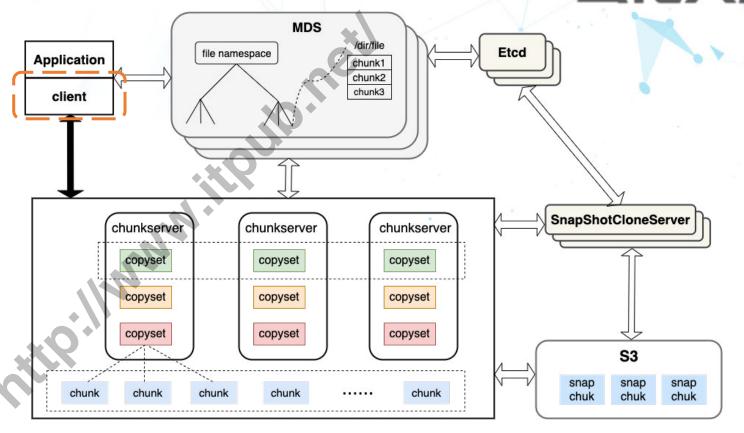


总体设计—基本架构

光响温号

一云化其建

- 元数据节点 MDS 管理元数据信息 收集集群状态信息,自动调度
- 数据节点 Chunkserver 数据存储 副本一致性
- 客户端 Client 对元数据增删改查 对数据增删改查





总体设计—基本架构

是阿里

云化共建

快照克隆服务器

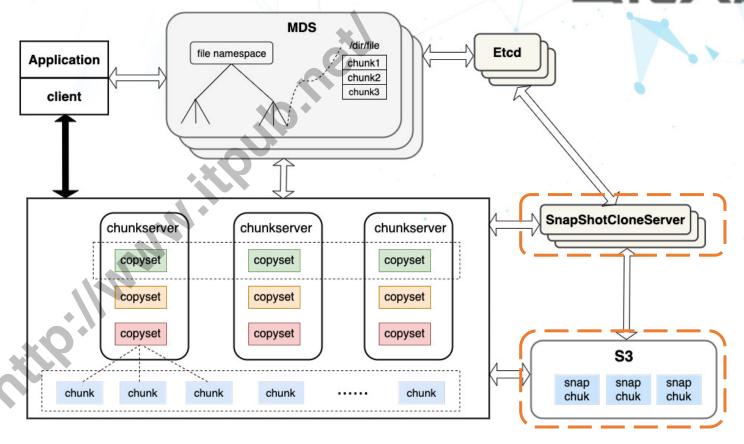
独立于核心服务

储到支持S3接口的 对象存储,不限制数量

异步快照、增量快照

从快照/镜像克隆 (lazy/非lazy)

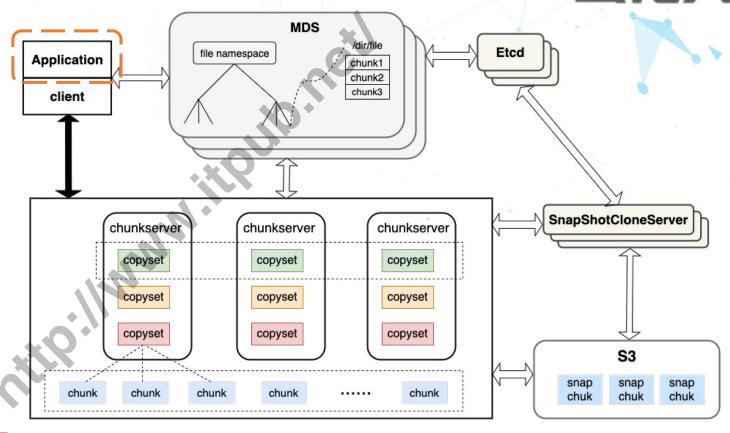
从快照回滚



岩面副

一云化共建

- 底层
 可用性 / 可靠性
 扩展性 / 负载均衡
 向上提供无差别文件流
- Application块/对象/EC等感知具体格式



提供不同文件类型支撑不同上层应用

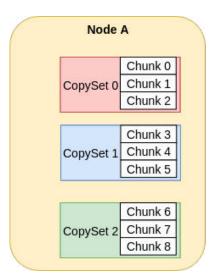
岩崎副岩 一云化共建

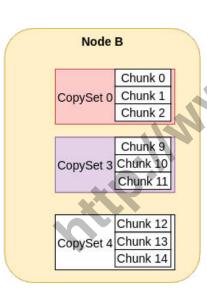
- PageFile/AppendFile/AppendECFile
- Segment
 - 逻辑概念,空间分配的基本单元(减少元数据数量)
 - 多个连续地址空间chunk(物理文件)的聚合。

一个segment由若干chunk组成,默认64 chunk1 chunk64 segment1 chunk65 chunk128 segment2 Curve file由若干 segment组成 segmentN chunk63N-1 chunk64N

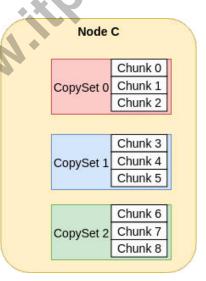
一云化共建

- CopySet (类似Ceph中的PG)
 - 逻辑概念,数据放置的基本单元
 - 减少元数据数量、减少复制组数量





- 包含多个chunk
- 提高数据可靠性



岩山川

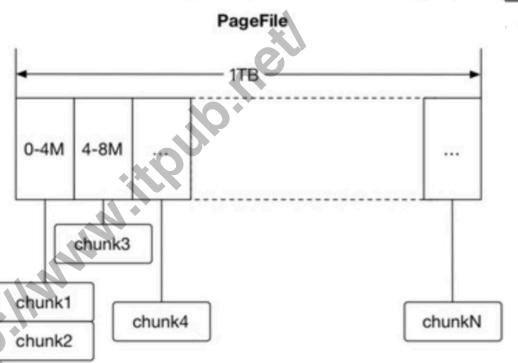
一云化共建

PageFile

地址空间到—>chunk: 1: N chunk有先后关系

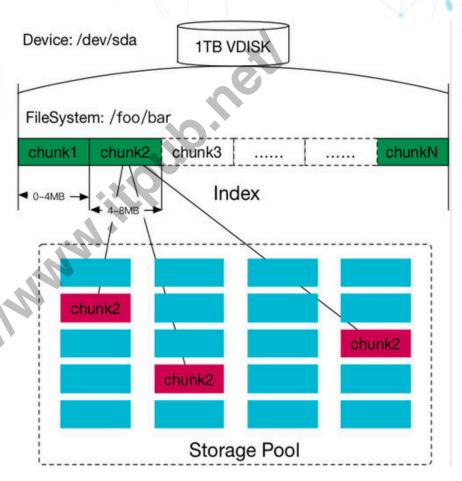
• 创建时指定大小, lazy分配chunk

• 提供4kb随机读写能力



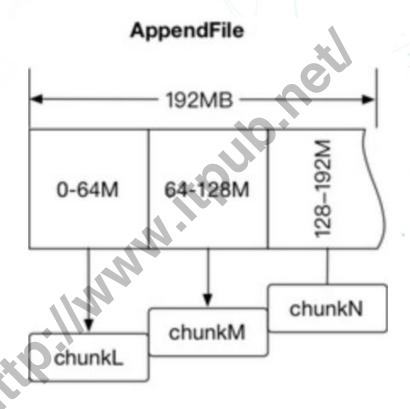
总体设计—数据组织形式

- PageFile
 - 地址空间到—>chunk: 1: N chunk有先后关系
 - 创建时指定大小, lazy分配chunk
 - 提供4kb随机读写能力
 - 支撑块设备应用场景 块设备层面的快照功能 即为文件层面快照



一云化共建

- AppendFile
 - 地址空间到—>chunk: 1:1
 - 采用append的方式写入

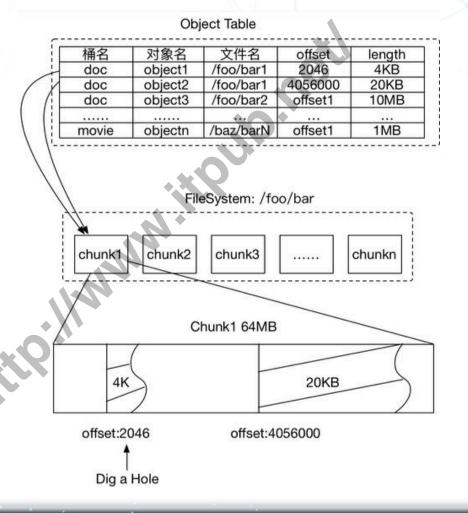






云化共建

- AppendFile
 - 地址空间到—>chunk: 1:1
 - 采用append的方式写入
 - 支撑多副本对象存储 通过文件/特殊目录隔离 挖洞即时回收 单独的元信息的存储方案



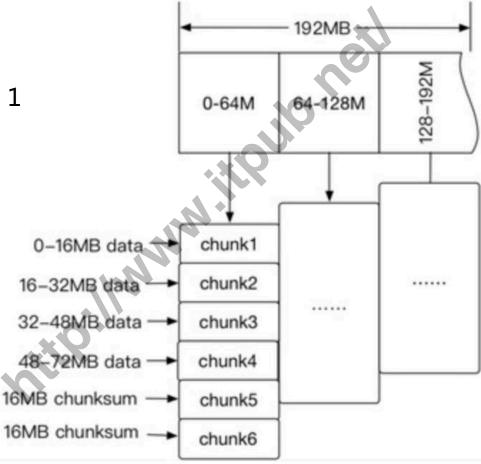
岩山山岩

云化共建

总体设计—数据组织形式

AppendECFile

- AppendECFile
 - 地址空间到—>chunk: 1:1
 - 数据chunk + 校验chunk



光洞河洲

总体设计—数据组织形式

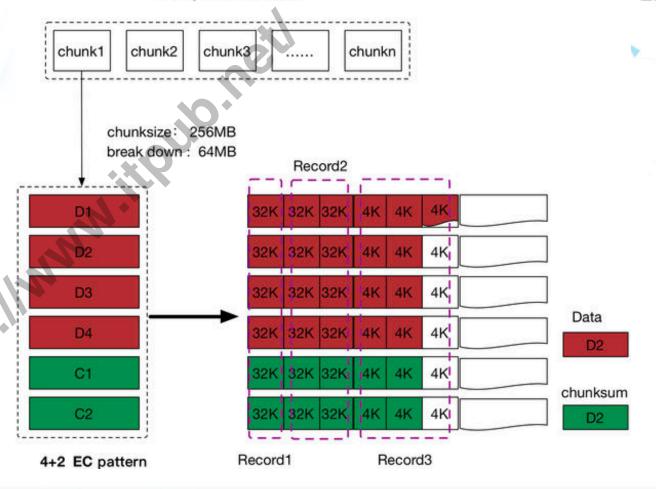
FileSystem: /foo/bar

- AppendECFile
 - 地址空间到—>chunk: 1:1
 - 数据chunk + 校验chunk
 - 支撑EC存储场景

多个单副本的 chunk 形成 EC 组

一个对象作为 EC 组的一个满条带

挖洞即时空间回收





岩崎副岩

总体设计—拓扑

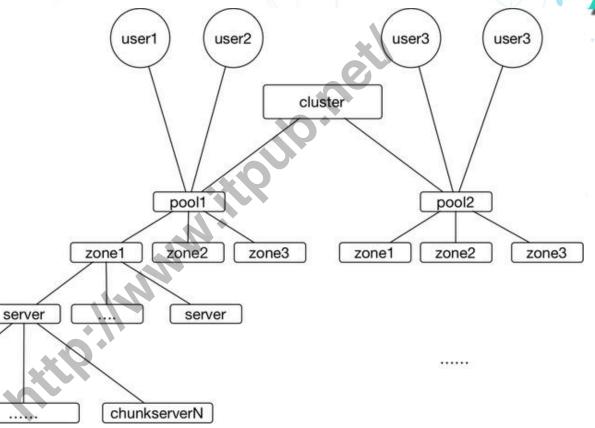
管理和组织机器

软件单元: chunkserver

物理机:server

故障域:zone

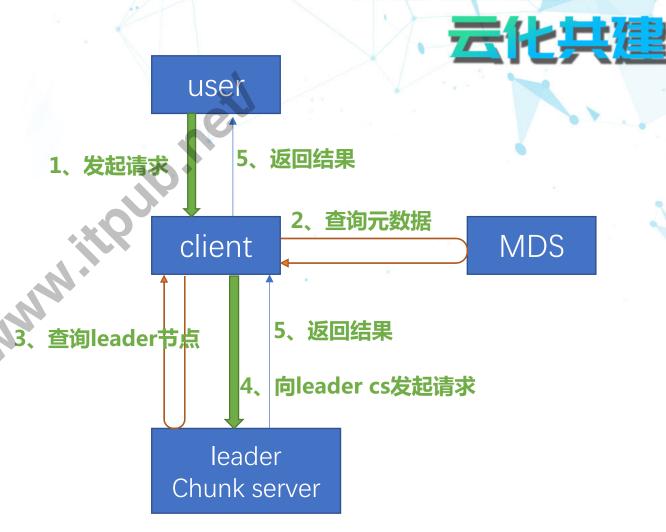
物理池:pool



chunkserver1

总体设计— IO流程

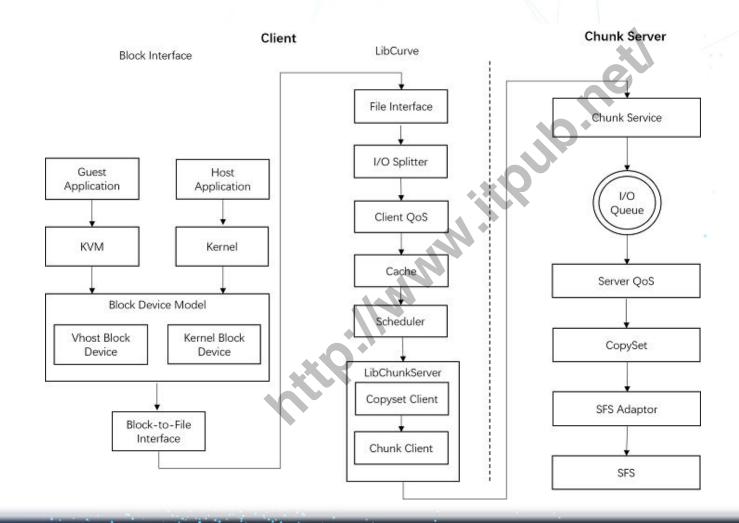
- 1. 用户发起请求 (fd, offset, length);
- Client 向 mds 查询请求的元数据,
 并缓存到本地,请求转换为对 chunk 的请求
- 3. Client 向 chunkserver 查询 chunk 所在的 copyset的leader Chunkserver节点;
- 4. Client 向 leader 发送读写请求, Chunkserver 完成后通知client;
- 5. Client通知用户请求完成。





总体设计— IO流程

完的融合 云化共建



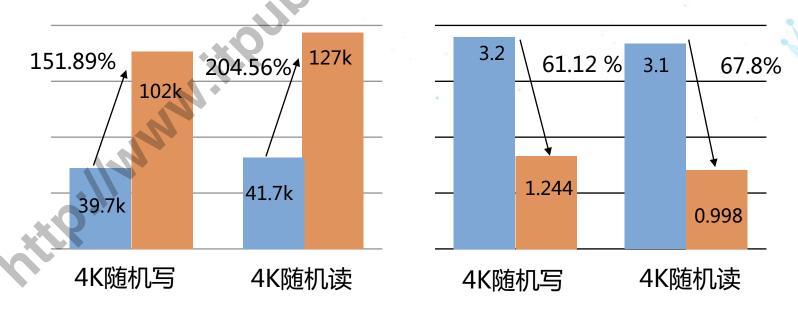
系统特性—高性能



单卷4K随机读写IOPS

单卷4K随机读写平均延迟(ms)

Ceph (L/N) ■ Curve



测试环境:6台服务器*20块SATA SSD, E5-2660 v4, 256G, 3副本场景

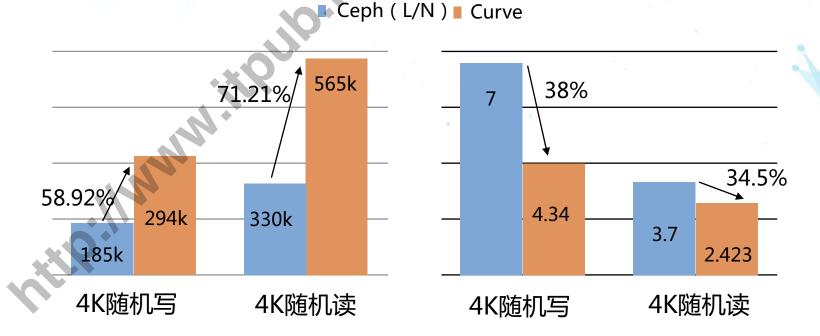
系统特性—高性能

兴的融合 云化共建

- quorum机制:raft
 - 轻量级快照
- io路径上的优化
 - filepool落盘零放大
 - 轻量级线性一致性读
 - io路径上用户空间零拷贝

10卷4K随机读写IOPS

10卷4K随机读写平均延迟(ms)

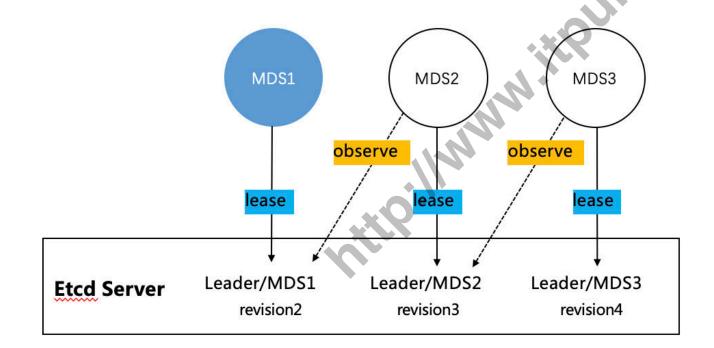


测试环境:6台服务器*20块SATA SSD, E5-2660 v4, 256G, 3副本场景

系统特性—高可用

核心组件支持多实例部署,允许部分实例异常

MDS、Snapshotcloneserver 通过 etcd 选主,实现高可用



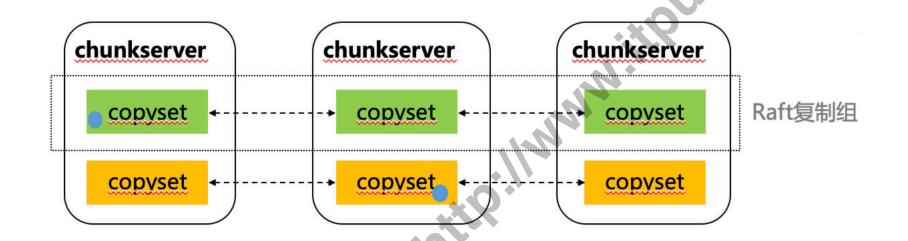




系统特性—高可用

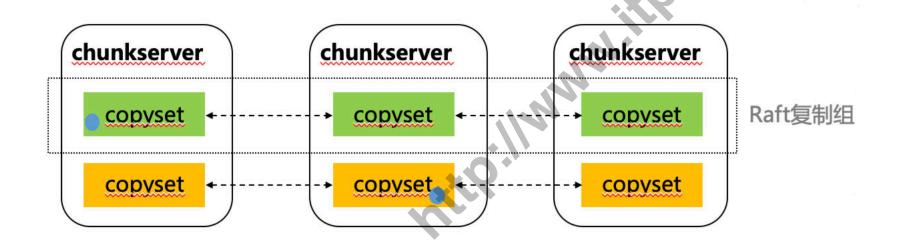
岩面計

chunkserver 使用raft, 2N + 1 个副本允许 N 副本异常



系统特性—自治

- 自动故障恢复
 - 多对多,恢复时间短
 - 精确的流量控制,对io几乎无影响





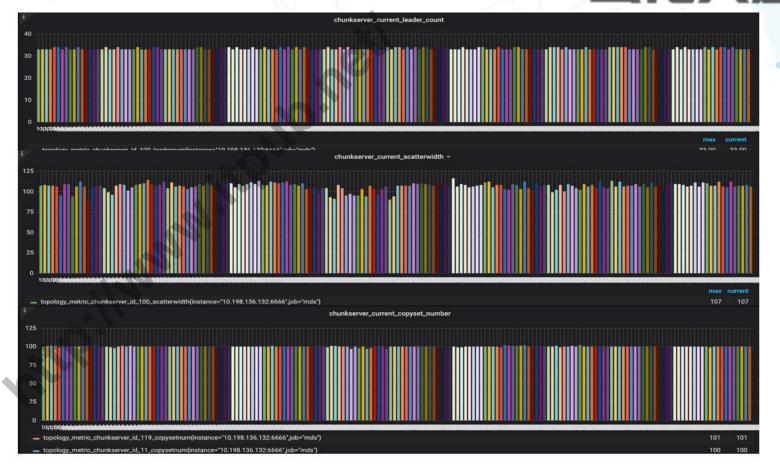




系统特性—自治

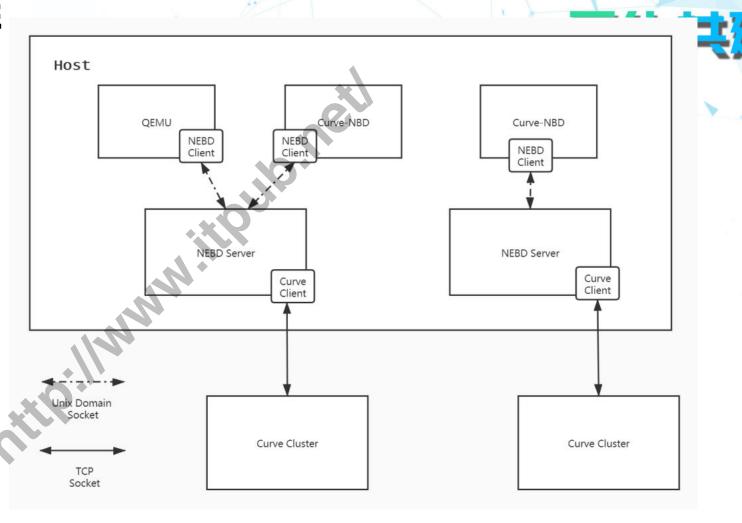
兴的融合 云化共建

- 集群负载和资源均衡
 - leader copyset scatter-width
 - 无需人工干预
 - · 对io影响几乎无影响





- 升级秒级影响
 - 客户端采用CS架构
 - NEBD Client: 对接上层业务
 - NEBD Server: 接受请求 调用Curve Client处理
 - 升级只需重启Server 秒级影响





光间测量 一云化共建

- 丰富的metric体系
 - prometheus + grafana 可视化
 - 每日报表
 - 丰富的数据定位问题









- 丰富的metric体系
 - prometheus + grafana 可视化
 - 每日报表
 - 丰富的数据定位问题
- 集群状态查询工具
 - curve_ops_tool
- 自动化部署工具
 - 一键部署,一键升级

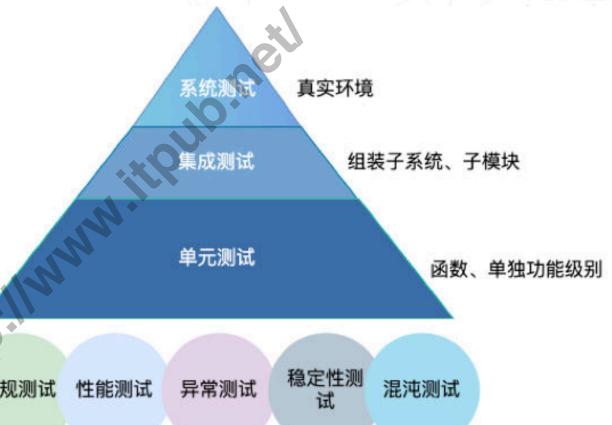
```
Usage: curve_ops_tool [Command] [OPTIONS...]
space : show curve all disk type space, include total space and used space
status : show the total status of the cluster
chunkserver-status : show the chunkserver online status
mds-status : show the mds status
client-status : show the client status
etcd-status : show the etcd status
snapshot-clone-status : show the snapshot clone server status
copysets-status : check the health state of all copysets
chunkserver-list : show curve chunkserver-list, list all chunkserver infomation
get : show the file info and the actual space of file
list : list the file info of files in the directory
seginfo : list the segments info of the file
delete : delete the file, to force delete, should specify the --forcedelete=true
clean-recycle : clean the RecycleBin
create : create file, file length unit is GB
chunk-location : query the location of the chunk corresponding to the offset
check-consistency : check the consistency of three copies
remove-peer : remove the peer from the copyset
transfer-leader : transfer the leader of the copyset to the peer
reset-peer : reset the configuration of copyset, only reset to one peer is supported
check-chunkserver : check the health state of the chunkserver
check-copyset : check the health state of one copyset
check-server : check the health state of the server
check-operator : check the operators
rapid-leader-schedule: rapid leader schedule in cluster in logicalpool
```





光阿则号 一云化共建

- 良好的模块化和抽象设计
- 完善的测试体系
 - 单元测试 行覆盖80%+,分支覆盖70%+
 - 集成测试 Given When Then 方法 完备的测试用例集
 - 自动化异常测试 41个异常用例
 - 自动化大压力随机故障注入 20轮随机故障注入



近期规划

- 性能优化
 - 满足数据库性能要求
 - 大io吞吐优化
 - muti raft 性能优化
- 开源
 - 系列技术分享
 - 参与开发人员线上议题讨论会







