# Ceph

数据一致性浅析

可靠性和一致性的矛盾

Ceph简介

Ceph处理一致性的机制

Ceph数据异常处理机制

Ceph的scrub机制

CRUSH与一致性Hash

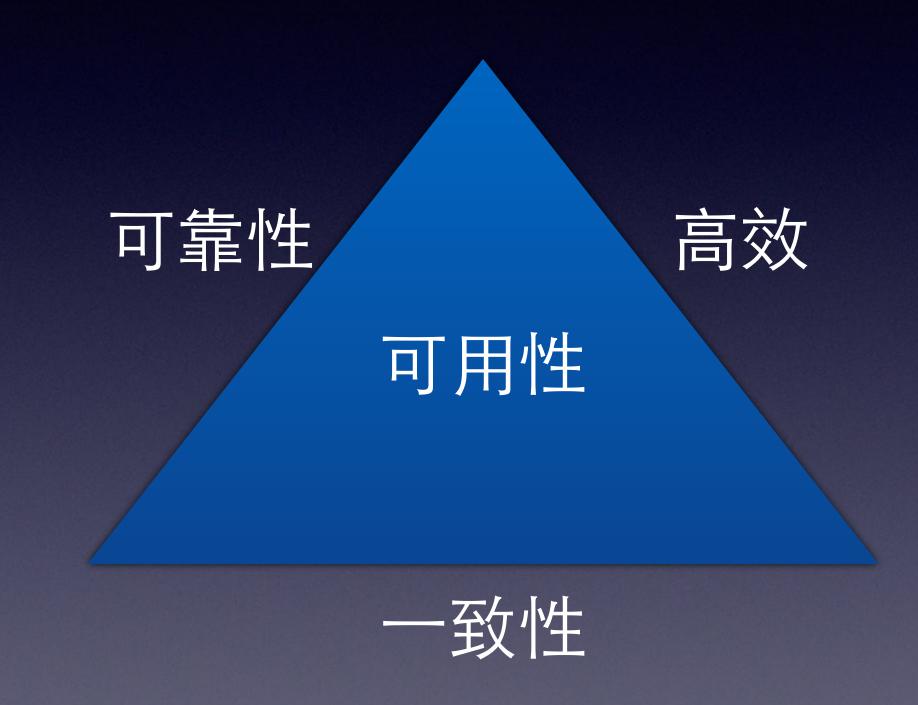
Ceph的应用场景

例高性能架构中Ceph的应用

#### 可靠、高效与一致性的矛盾

动态是现阶段云计算平台的共同特征与挑战

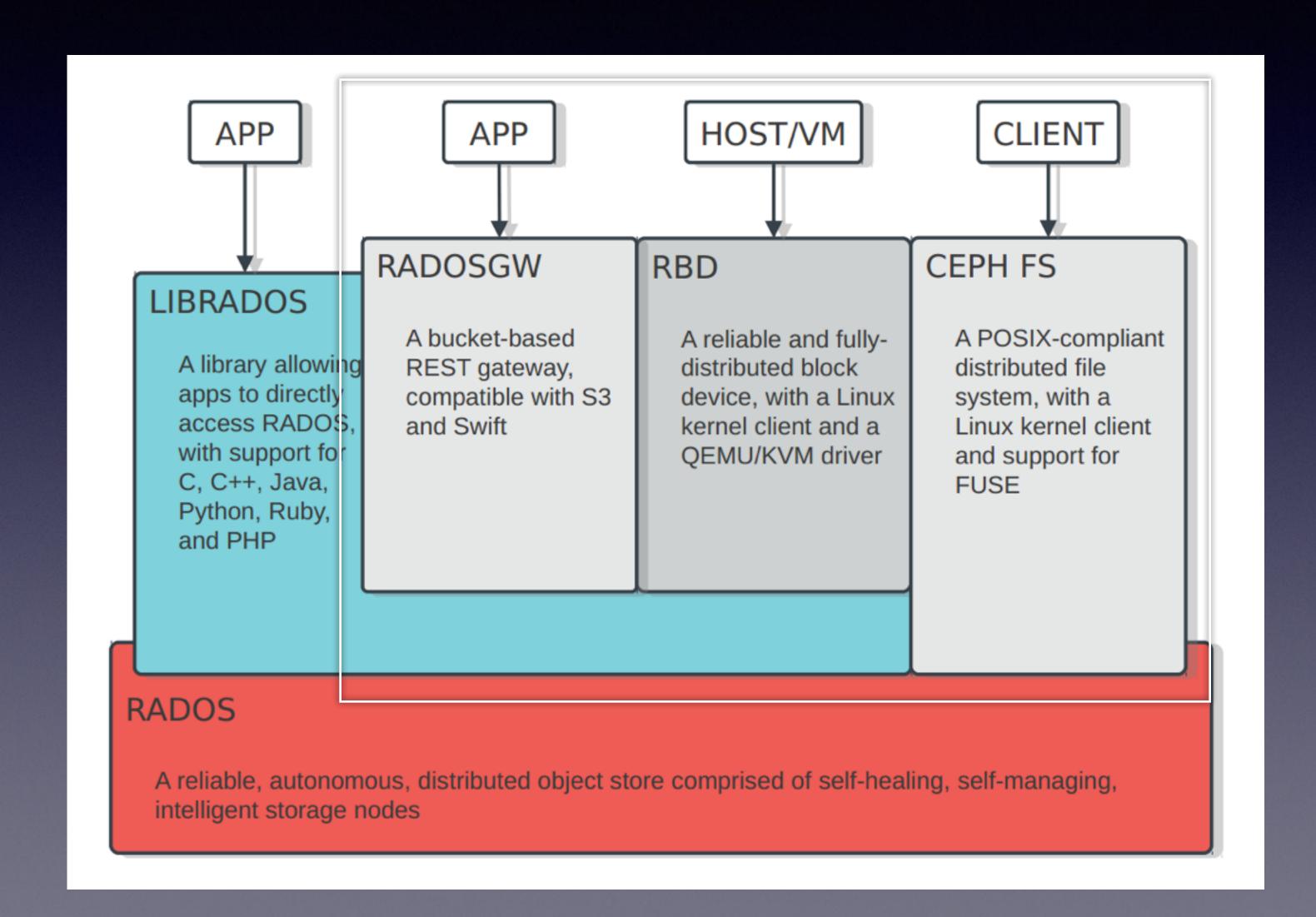
计算资源动态 存储资源动态 管理信息动态



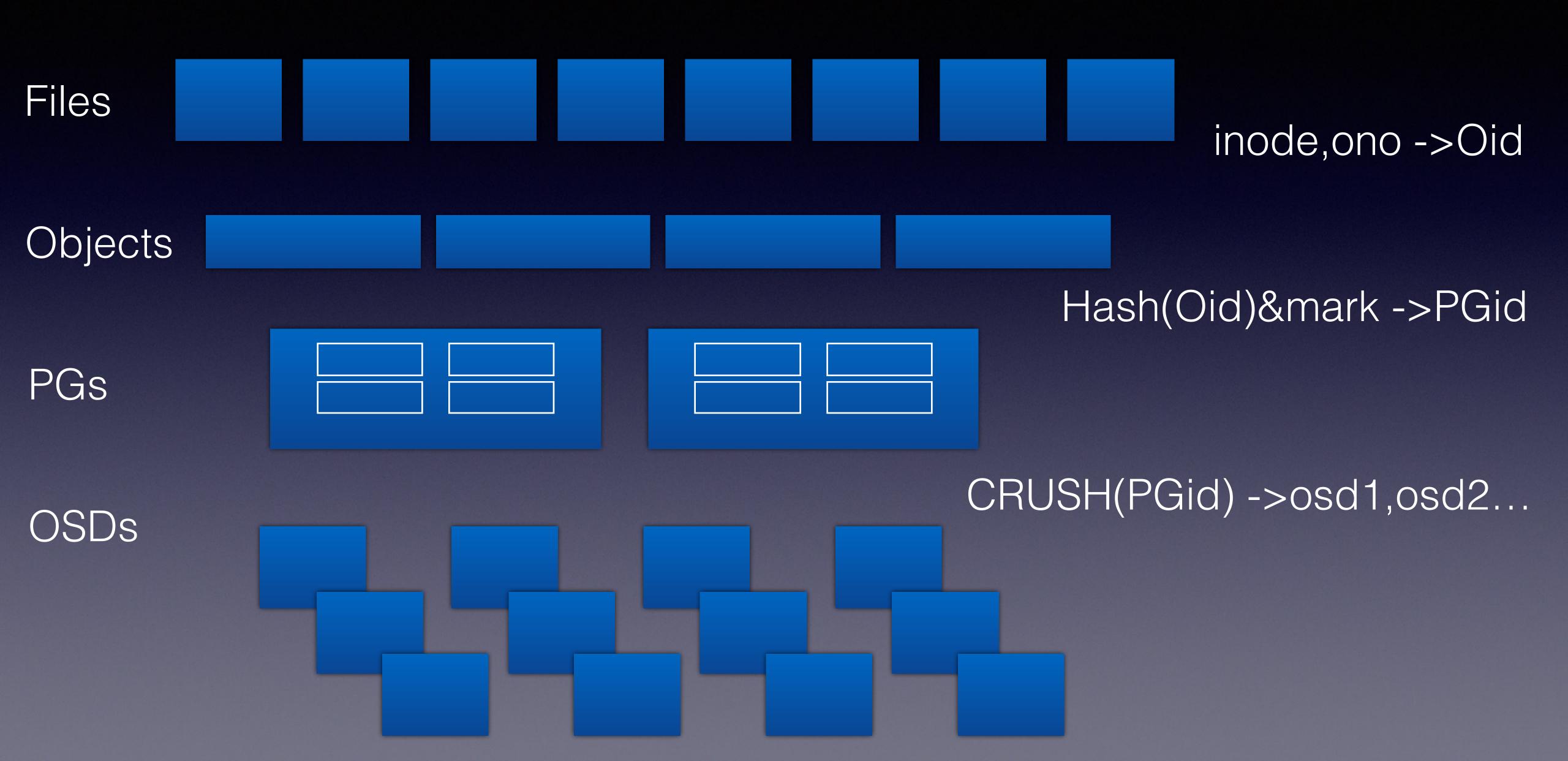
动态的需求造成对云的可靠性、高效、一致性都有较高的期望这些要求是相互制约和矛盾的

## Ceph简介

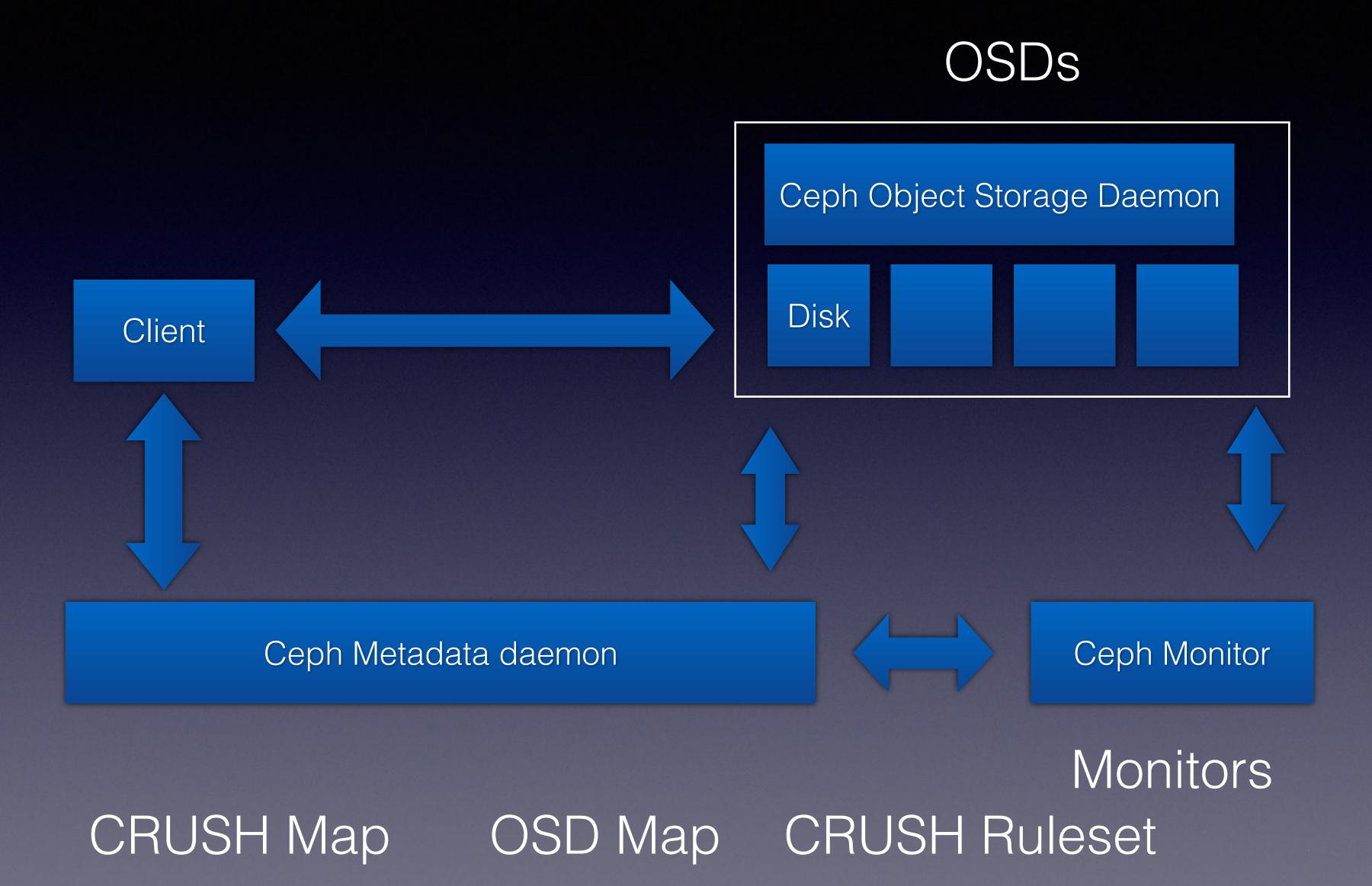
一个提供了对象、块以及兼容POSIX文件访问的分布式统一存储系统



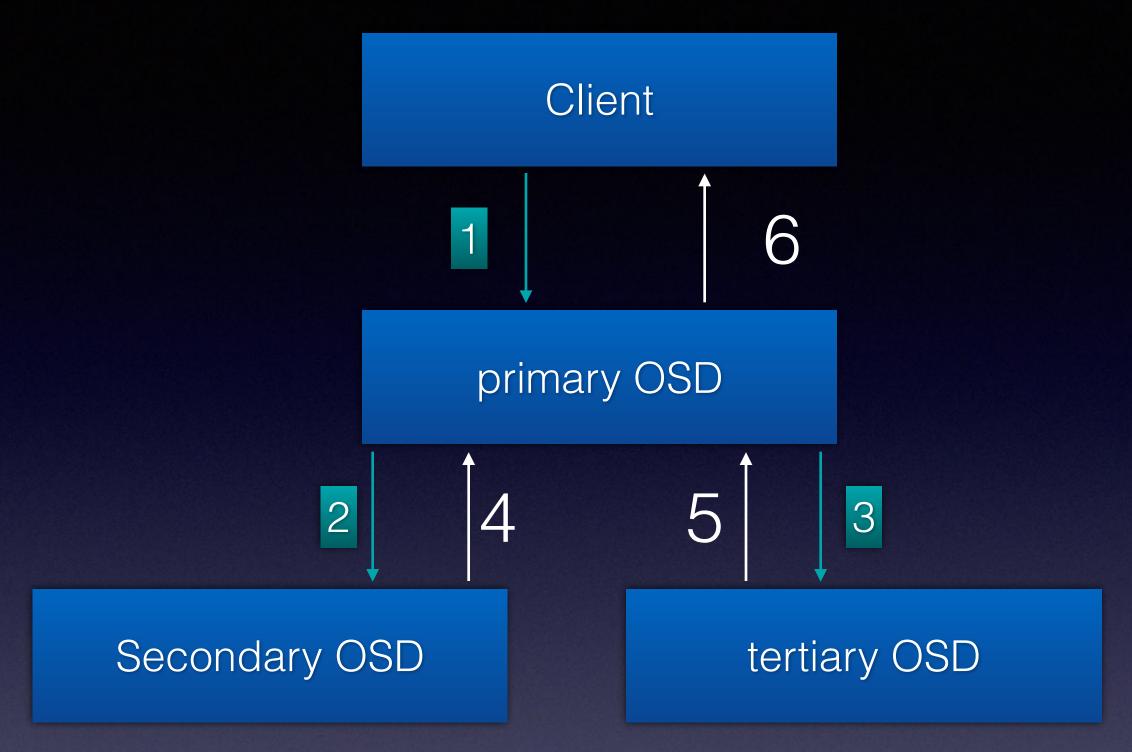
## Ceph简介



## Ceph简介



#### Ceph处理数据一致性的机制



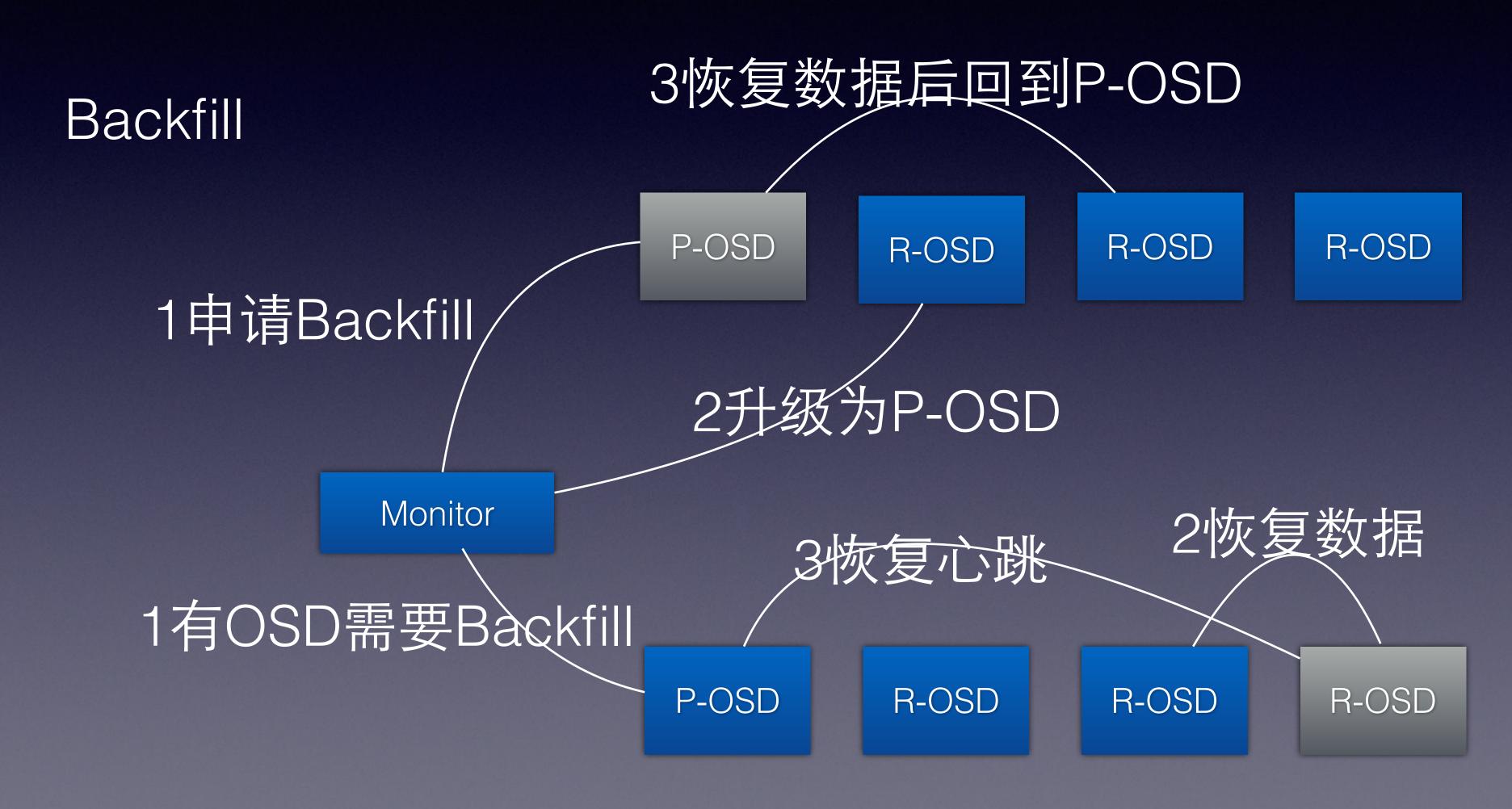
- Ceph的读写操作采用主-副模型,Client只向Object所对应OSD 集合的主OSD发起读写请求,这保证了数据的强一致性。
- 由于每个Object都只有一个主OSD,因此对Object的更新都是顺序的,不存在同步问题。
- 当主OSD收到写请求时,它负责把数据发送给其他副本,只有这个数据被保存在所有的OSD上时,主OSD才确认完成写请求,这保证了副本的一致性。

#### Ceph的数据异常处理机制

系统断电、重启、网络故障 1.异常发生,Monitor发现并通知对应的PrimaryPG 2.PG标示为Degraded状态,并增加PGLog记录 PGLog 3.OSD重新上线,先在Monitor注册,读取PGLog 4.如果该OSD对应的是PrimaryPG,需要发起元数据 查询,故障期接替的PG记录了权威的PGLog,该OSE 合并权威PGLog并更新其落后状态 Monitor 5.如果该OSD对应的是ReplicatePG,上线会被查询 元数据,通过PGLog的Missing表格更新元数据 P-OSD R-OSD R-OSD R-OSD R-PG P-PG

#### Ceph的数据异常处理机制

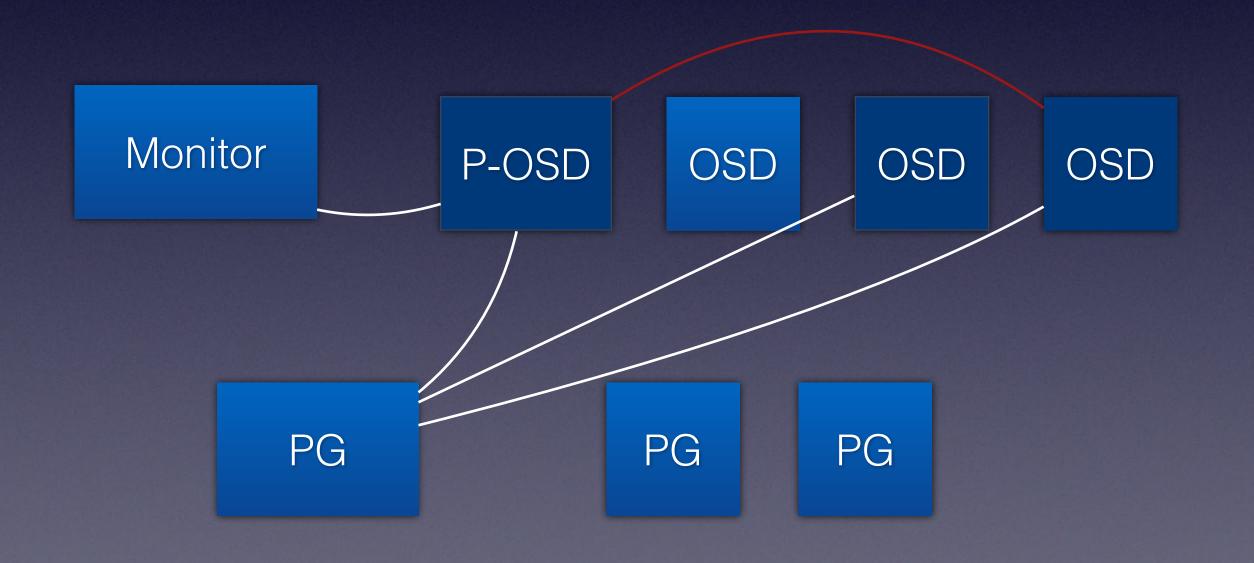
OSD失效,损坏



## Ceph的scrub机制

Read verify方式定时扫描部分对象,副本间的对比发现非一致数据

Ceph会使用每一个对象名哈希值的部分作为依据,每次启动scrub时,对一部分不会受到修改的对象进行校验。



PG对应的P-OSD发起 P-OSD收集对象集信息 计算校验信息ScrubMap并对比 不一致对象信息会发给Monitor 启动PG Repair

## CRUSH与一致性Hash

	CRUSH	一致性Hash
存储池内负载平衡	Hash(x)%PGs PG是抽象的存储节点,在PG层 面,数据是均匀分布的	Hash(x)%N 基本算法 在N的层面数据平均分布
存储节点变化应对	由于PG是抽象的存储节点,不会随着物理节点变化而变化 分区变化时,在PG的管理范围 内进行计算与数据迁移	一致性Hash通过将数据和存储节点映射到同个Hash空 间减少节点变化的数据迁移 分区变化时,已写入数据需要重新计算Hash
副本分布风险控制	PG划分了固定分区	引入虚拟节点、固定分区等方法对数据分布做更优化 处理 Dynamo等使用了CRUSH类似的思想来改进一致性 Hash

## Ceph的应用场景

存储需求多样化

统一存储简化开发复杂度,提供多种存储接口为VM提供快照、克隆的高性能块存储

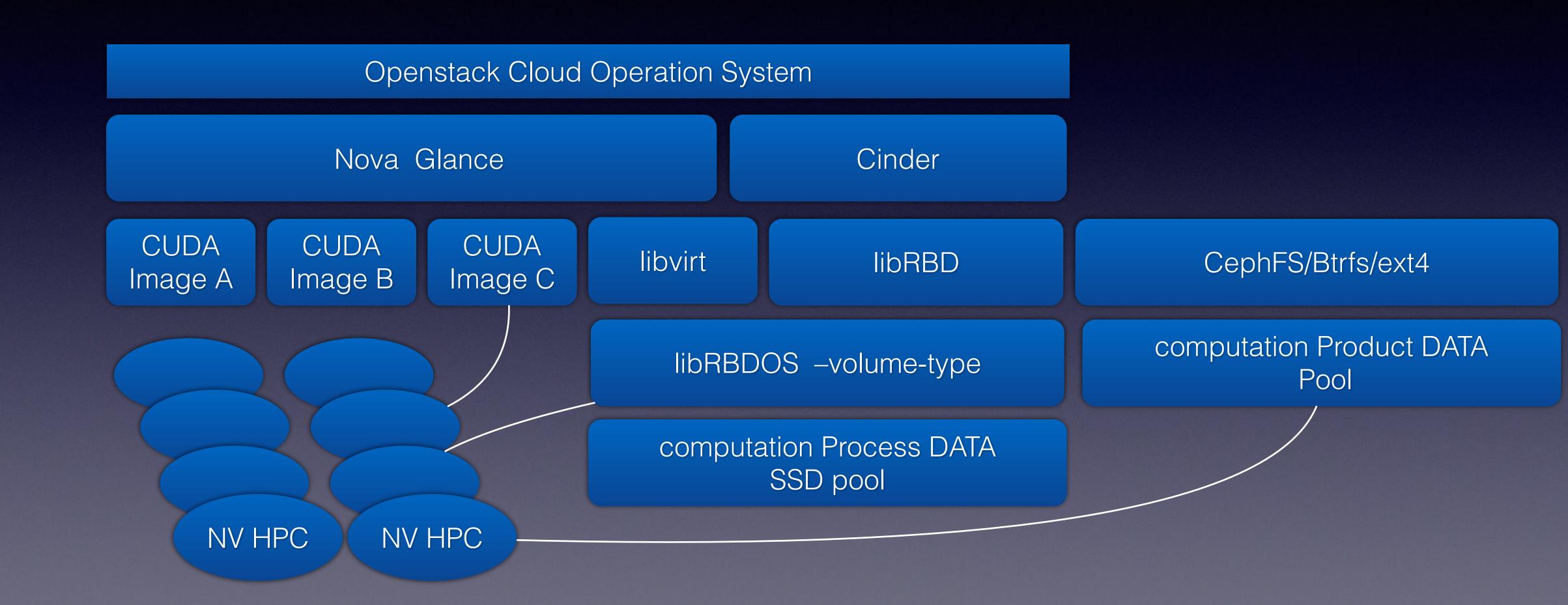
高可扩展 支持不同层次的硬件 动态可靠性

可用性

增量扩展操作性强,维护管理方便无缝迁移,数据可靠性高

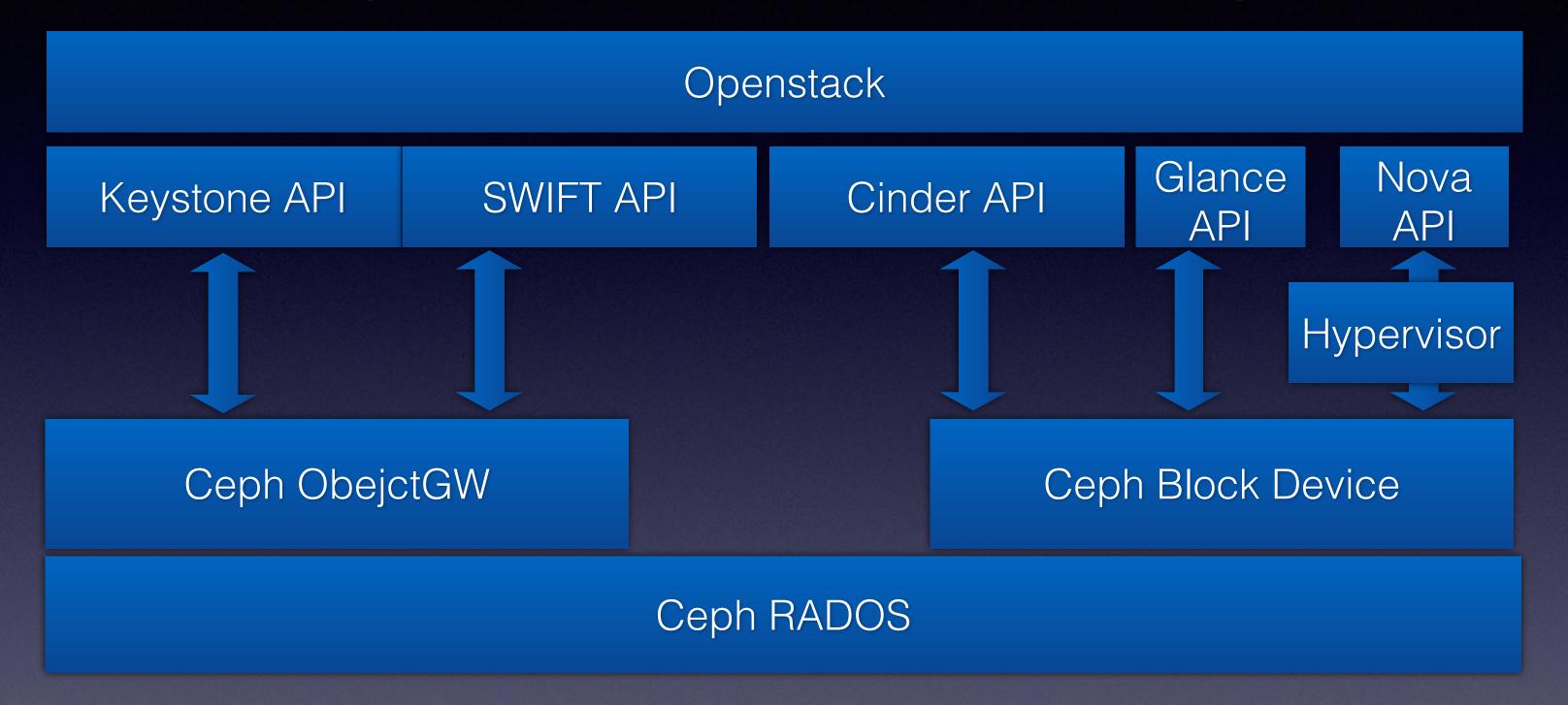
#### 举个例子,高性能计算环境应用Ceph

#### 弹性可靠可用



### 高性能计算环境应用Ceph

高性能存储环境从直连本地存储,到分布式,到可扩展统一存储



高性能环境的数据存储具有一定的特殊性,计算过程、计算结果、数据分析都对应不同的存储场景,Ceph在此场景中优势明显,但尚待商业的压力测试。

在该应用中,Ceph的开放性及API的粒度都有助于我们进行不同层面的定制化。

云存储领域中,不少企业都直接或间接的使用了Ceph或者Ceph的设计方法,在数据一致性和系统可靠性上,获得了一定的宝贵经验。



## 谢谢