

关注公众号回复help, 可获取更多经典学习 资料和文档,电子书



# 我们是如何构建金融级数据库云

上海富麦信息科技有限公司



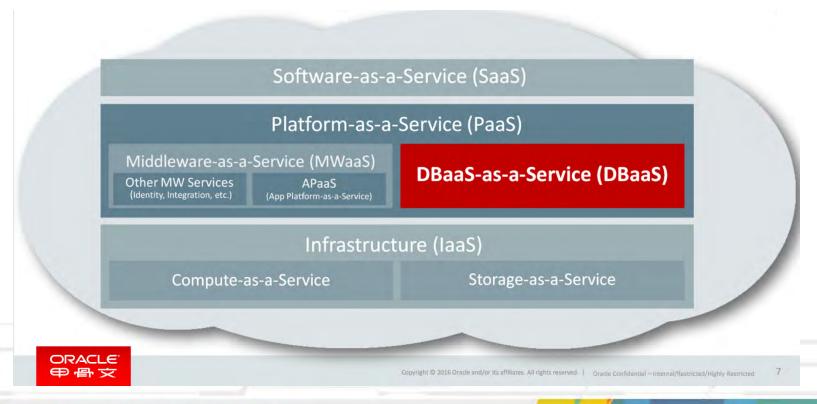




### **About ME**

- ■鲍琳
- ■架构师,中国银联DBaaS项目
- ■首席架构师,金融级数据库云(DBscale)
- R&D负责人,上海富麦信息科技
- ■研究和使用开源技术,并将数据库云(DBscale)在金融行业客户生成环境落地运行

## 什么是数据库云









## 我们如何构建数据库云



## 我们如何构建数据库云

- ▶ 如何构建资源池模型
- > 如何实现高效的调度算法
- ▶ 如何构造网络模型
- ▶ 如何构建存储模型
- > 如何获得高效运维能力

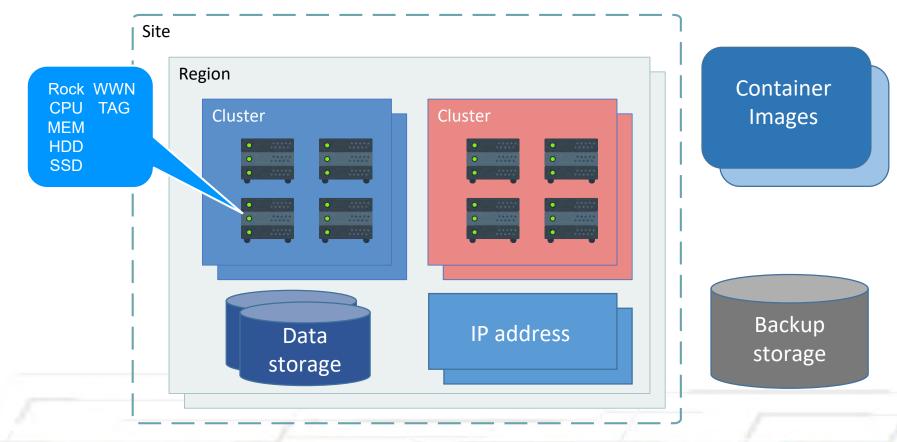








## 如何构建资源池模型









## 如何实现高效的调度算法

求解之路的探索

- ■现有方案是否解决了我们的问题?
- ■我们的研究和探索











#### Algorithm 1 DRF pseudo-code

 $\begin{array}{ll} R = \langle r_1, \cdots, r_m \rangle & \text{$>$} \ \text{total resource capacities} \\ C = \langle c_1, \cdots, c_m \rangle & \text{$>$} \ \text{consumed resources, initially 0} \\ s_i \ (i = 1..n) & \text{$>$} \ \text{user } i \text{'s dominant shares, initially 0} \\ U_i = \langle u_{i,1}, \cdots, u_{i,m} \rangle \ (i = 1..n) & \text{$>$} \ \text{resources given to} \\ & \text{user } i, \ \text{initially 0} \\ \end{array}$ 

 $\begin{array}{l} \textbf{pick} \text{ user } i \text{ with lowest dominant share } s_i \\ D_i \leftarrow \text{demand of user } i \text{'s next task} \end{array}$ 

if  $C + D_i \le R$  then

 $C = C + D_i$  > update consumed vector  $U_i = U_i + D_i$  > update i's allocation vector  $s_i = \max_{i=1}^m \{u_{i,j}/r_j\}$ 

else

return

b the cluster is full

end if

- ① Mesos 采用了DRF(Dominant Resource Fairness) 调度机制。
- ② Mesos中的DRF调度算法过分的追求公平,没有考虑到实际的应用需求。在实际生产线上,往往需要类似于Hadoop中Capacity Scheduler的调度机制,将所有资源分成若干个queue,每个queue 分配一定量的资源,每个user有一定的资源使用上限。
- ③ Mesos采用了Resource Offer机制,这种调度机制面临着资源碎片问题,即:每个节点上的资源不可能全部被分配完,剩下的一点可能不足以让任何任务运行,这样,便产生了类似于操作系统中的内存碎片问题。







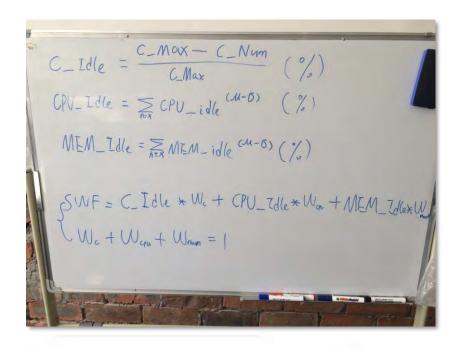
- ① Kubernetes 仅仅是实现了一个极其简单的调度器。鼓励开发者编写自己的调度器注册进框架
- ② 调度策略分为两大类: Predicates和Priorities, 其中Predicates判断是否将pod调度到特定 minion(host)上运行,而Priorities则是在Predicates的计算基础上,通过积分Score方式,决定调度量。
- ③ Predicates包括: PodFitsPorts、PodFitsResources、NoDiskConflict、MatchNodeSelector和 HostName,即一个minion能够被选中的前提是需要经历前面提到的这5个Predicates的检验,而 Priorities又包括: LeastRequestedPriority、ServiceSpreadingPriority和EqualPriority,分别为 通过Predicates检验的minion计算优先级(score), score是一个范围是0-10的整数,0代表最低优先级,10代表最高优先级。
- ④ 调度机制还是过于平均, Predicates本质上作为一个过滤器。







## 基于场景加权调度算法



- ① 基于不同应用的场景数据做资源的实时计算。
- ② 场景数据的短期切片和中长期切片可以适应资源池投产的不同阶段。
- ③ 实现了(人工)可干预的分配机制(阈值)。
- ④ 通过权重比对利用率优先,容量优先和可用性优先进行调控。
- ⑤ 具体实现采用较为独立的模块方式,方便将来开源后被第三方使用,定制和集成。
- ⑥ 面向金融行业应用场景,进行持续的演进和调整。









物理机剩余CPU资源百分率

物理机剩余内存资源百分率

百分率平均值 $\mu = \frac{1}{N} \sum_{i=1}^{N}$  物理机i资源百分率 集群剩余CPU标准差 =

 $\sqrt{\frac{1}{N}\sum_{i=1}^{N}}$  (物理机i未分配资源百分率  $-\mu$ )<sup>2</sup>

#### 集群剩余资源百分率标准差折线图 示例图







## 如何构造网络模型

求解之路的探索

- ■现有方案是否解决了我们的问题?
- ■我们的研究和探索

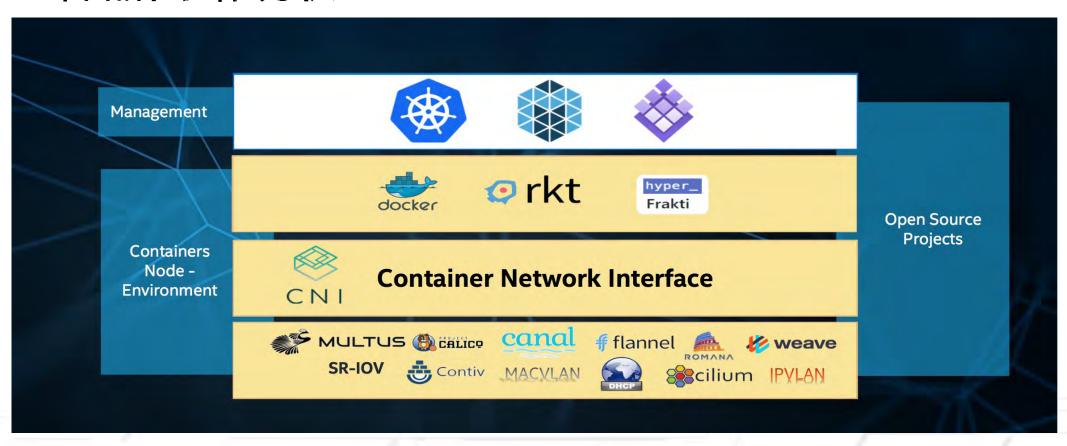








## 容器网络现状





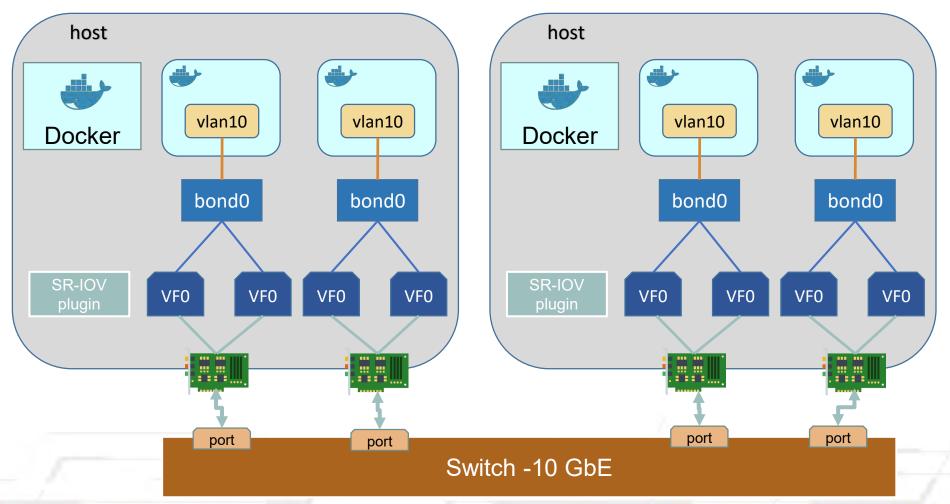








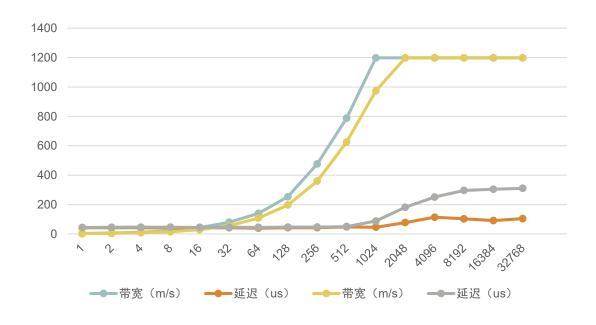












- 支持VLAN网络的支持
- 支持网卡bond高可用结构
- 每个容器使用独立的网 卡,物理级隔离流量
- ■支持Tx流控





## 如何构建存储模型

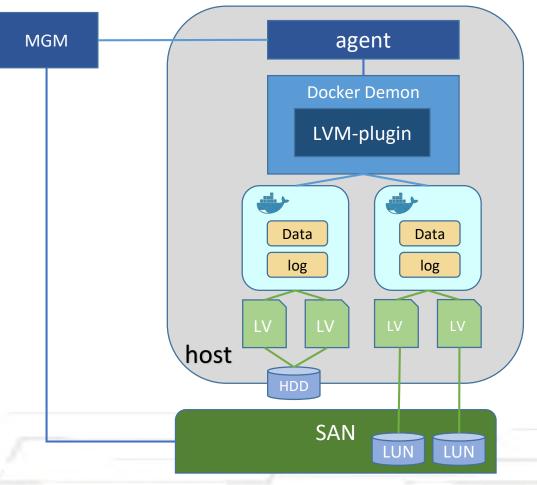
■我们的研究和探索











• 混合模式存储架构

• 支持本地磁盘和SAN

• 数据日志分离存储提高性能

• 使用LVM技术在线扩容

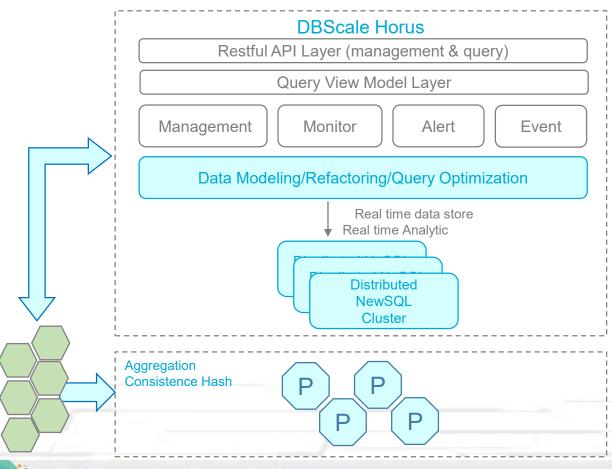








## 如何获得高效运维能力



- 高度可扩展性
- 整体分布式设计
- 实时告警
- 监控项动态配置
- 灵活的数据模型



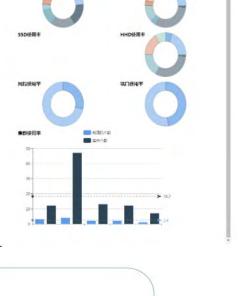


数据技术嘉年华

Data Technology Carnival







#### 平台管理资源的分配概览

CPU 分配 率 内存 分配 率 存储分配率

内置 盘分 配率 IP资 源分 配率 端口 资源 分配 率

集群实例分配数













Data Technology Carnival















