





OPEN SOURCE SUMMI

**China 2023** 

# Kubernetes生产环境的容器热迁移

**剧 村 杨 文**//华, Tencent

## 热迁移的历史





#### 2011

• Checkpoint Restore In Userspace项目启动



#### 2015

• 1月 Kubernetes社区成员开启了一个持续至今的讨论:

Pod lifecycle checkpointing · Issue #3949

• 7月 Kubernetes v1.0.0版本发布,不支持热迁移



#### 2018

· Google borg在LPC会议上介绍了内部使用热迁移的经验

**Tencent** 

#### 2021

• 4月 热迁移项目启动

#### 2022

• 2月 热迁移正式上线,日均迁移20k次

热迁移首次落地在K8s生产环境

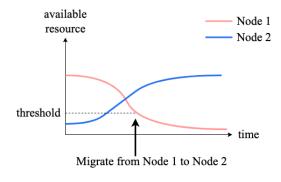
## 为什么我们需要热迁移





#### 目标:降低离线训练成本

- 算法团队基于Flink开发了离线训练平台
- 对延迟不敏感
- 占用了很大一部分资源

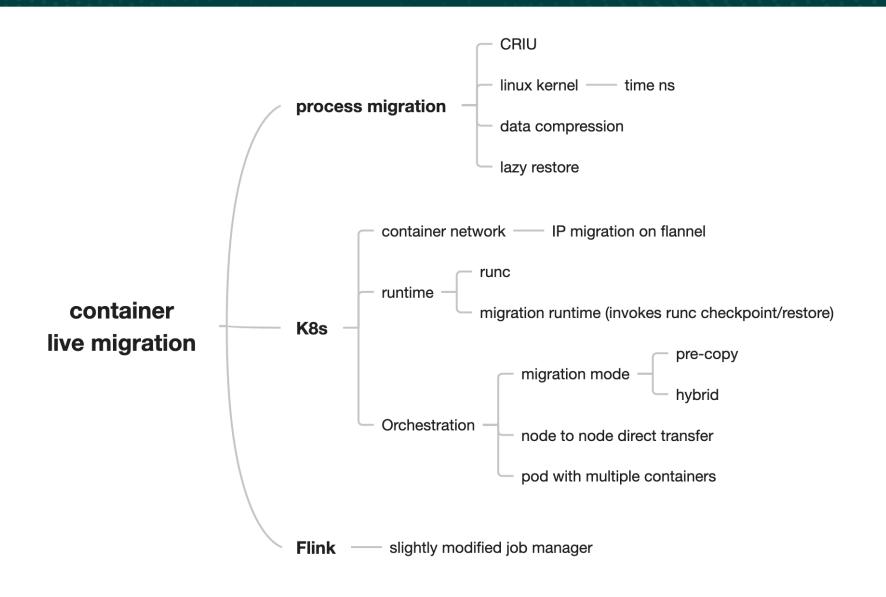


#### 手段:充分利用低价资源

- 价格低的同时稳定性也低,如混部资源、竞价实例
- 希望作业一直运行在高性能的节点上
- Flink task manager单点重调度的开销太大
- 通过热迁移技术实现低开销无损重调度

# 热迁移实现概述



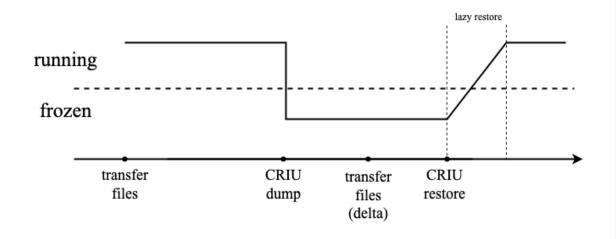


#### 实现效果

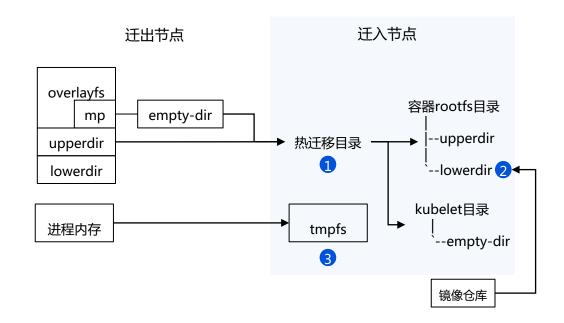
- 不需要修改K8s代码
- 不要求高版本K8s(我们用的是v1.18版本)
- 支持迁移原生deployment和 statefulset

# 进程迁移





- CRIU的迭代迁移模式性能不稳定,所以我们选择一次性dump整个进程
- 文件增量传输:分两次传输进程的文件系统,第二次只传输文件增量,降低进程冻结时间
- 优化ghost file的处理:不限制大小,支持增量传输
- dump加速:数据压缩 + 并发传输
- lazy restore: 先快速恢复进程, 再按需加载内存



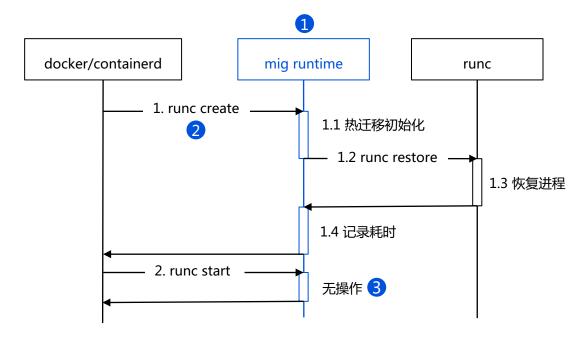
- 1 使用rename提升文件系统恢复速度
- 2 lowerdir来自容器镜像,所以从镜像仓库恢复
- 3 进程内存被直接存储在tmpfs

## 运行时



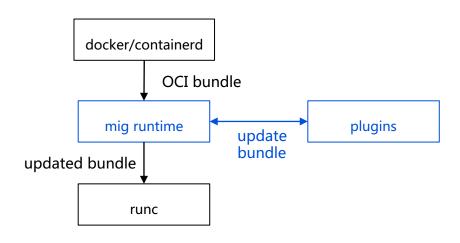
#### 将容器创建替换为容器恢复

不需要修改kubelet/runtime代码



- mig runtime可以拦截runc调用并根据OCI bundle中的 env判断是创建新容器还是恢复容器
- 2 需要恢复容器时,将runc create替换为runc restore
- 3 runc-restore后进程已恢复完毕,所以拦截runc start并直接返回

### 运行时扩展

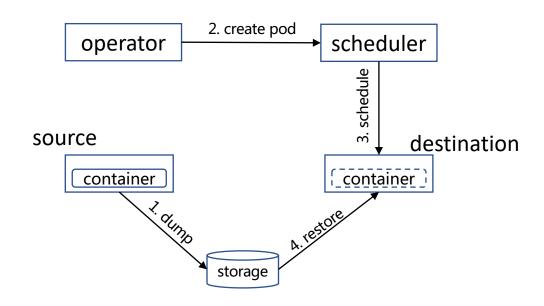


- K8s只使用了OCI bundle的部分功能(如部分hooks),在bundle层面 进行扩展可以使用全部功能
- OCI bundle更贴近操作系统,在此层面进行扩展更灵活也更简单
- 我们基于mig runtime开发了一系列服务于大数据和AI的插件,如设备管理、隔离性提升、日志管理等

## 容器编排

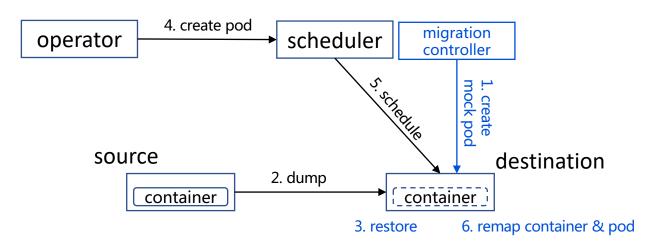


#### 两次传输方案



- 作业暂停时间 = t<sub>dump</sub> + t<sub>create</sub> + t<sub>schedule</sub> + t<sub>restore</sub>
- t<sub>dump</sub>和t<sub>restore</sub>受本机带宽和远端存储性能影响,发生大规模迁移时 远端存储可能成为瓶颈
- t<sub>create</sub>和t<sub>schedule</sub> 波动较大,在集群繁忙时可能耗时较长
- 新旧Pod存在依赖关系(必须删除旧Pod才会创建新Pod),所以无法实现hybrid迁移模式

### 点对点直传方案



- 我们在不修改K8s代码的前提下实现了容器与Pod的重映射能力,可以将已存在的容器映射
   到其他Pod上
- 得益于重映射能力,进程在dump完成后可以立即开始restore
- restore操作完全使用本地数据进行,耗时极短,所以作业暂停时间仅取决于dump进程内存的耗时(进程文件在dump中仅需传输增量)
- 由于operator和scheduler操作都在restore操作之后,所以二者性能对进程暂停时间无影响, 这使得热迁移在繁忙集群依旧性能稳定
- 重映射能力解除了新旧Pod间的依赖关系(二者可共存任意长时间),我们基于此实现了 hybrid迁移模式

# 性能对比

#### Pod重建耗时

百分位数	重启耗时(秒)
10th	7
50th	9
75th	13
90th	17.3
99th	32.66

Pod重建耗时: create Pod、调度、启动pause容、执行init容器、启动容器的总耗时

PS: Pod重建耗时不包括终止容器和删除Pod的耗时,因为这两种耗时在一定程度上可由被优化掉

### pre-copy模式耗时(mem: 10G)

百分位数	总耗时 ( 秒)	业务中断 (秒)	
10th	24	11	
50th	31	17	
75th	38	21	
90th	45	26	
99th	63	37	

总耗时:从触发热迁移到所有热迁移流程结束的耗时

业务中断:从进程被冻结(执行CRIU dump)到进程在新节点启

动完成的耗时

### hybrid模式耗时

内存大小	业务中断(s)	pre-dump time(s)	lazy restore time(s)
1	0.7	2	1.1
16	1.3	15.8	16.6
32	1.4	24.8	35.4
64	2.9	59.25	73.5

业务中断:从进程被冻结(执行CRIU dump)到进程在新节点启动完成的耗时

pre-dump time: 执行criu pre-dump的累计耗时

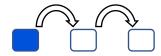
lazy restore time: 进程恢复后完成所有内存加载的耗时

# 热迁移与云原生

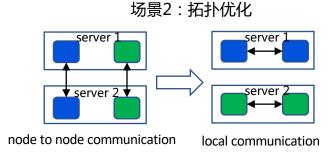


### 重调度应当是云原生的核心能力

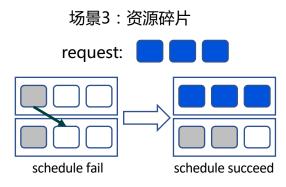
场景1: spot instance



- 在不稳定的资源上为作业提供稳定的运行环境
- 当作业资源被回收时,可迁移至 其他节点

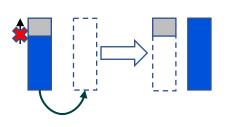


- 根据作业实际运行情况优化拓扑结构,不必完全 依赖预测与规划
- 可不断调整作业拓扑至最优状态,不再是"一锤子买卖"



按需动态调整资源分布,满足不同应用的资源需求

场景4:垂直扩容



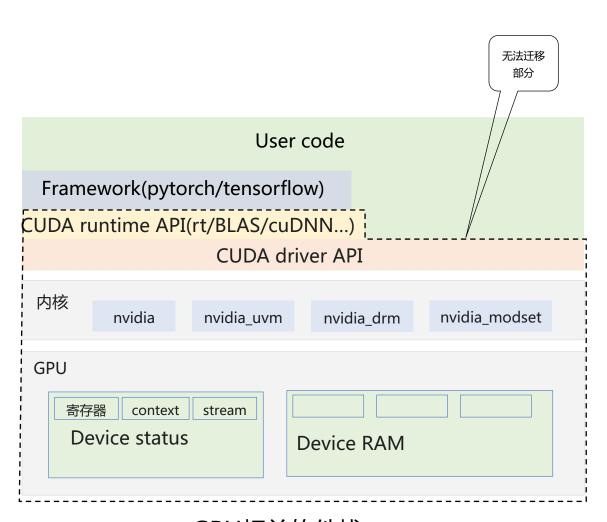
本机资源不足以扩容时,迁移到其 他节点进行扩容

### 基于热迁移的低开销重调度

- 利用热迁移技术避免作业重启,降低重调度开销
- 与计算引擎深度结合,提供更通用的热迁移能力
- 通过GPU热迁移实现最优拓扑,提升训练速度

## GPU热迁移的难点-以CUDA应用为例





GPU相关软件栈

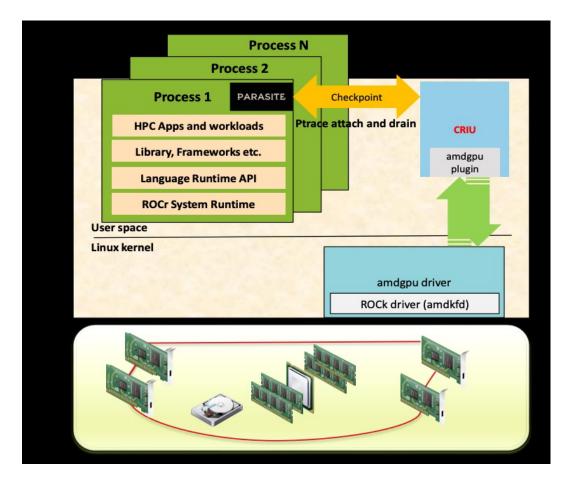
### GPU作为直通设备,迁移存在难题

- ➤ GPU硬件状态的导入/导出难题
- > CUDA driver层映射显存到应用地址空间
- > 设备文件的迁移
  - /dev/nvidiactl
  - /dev/nvidia#num
- > 厂商的支持程度
  - ➤ NVIDIA vGPU支持热迁移
    - License
    - ▶ 虚拟机
  - ➤ CUDA不支持checkpoint/restore
  - > AMD ROCm在尝试支持

## 业界的尝试-AMD ROCm



### AMD和CRIU社区合作完成GPU作业的Checkpoint/restore



AMD ROCm CR流程

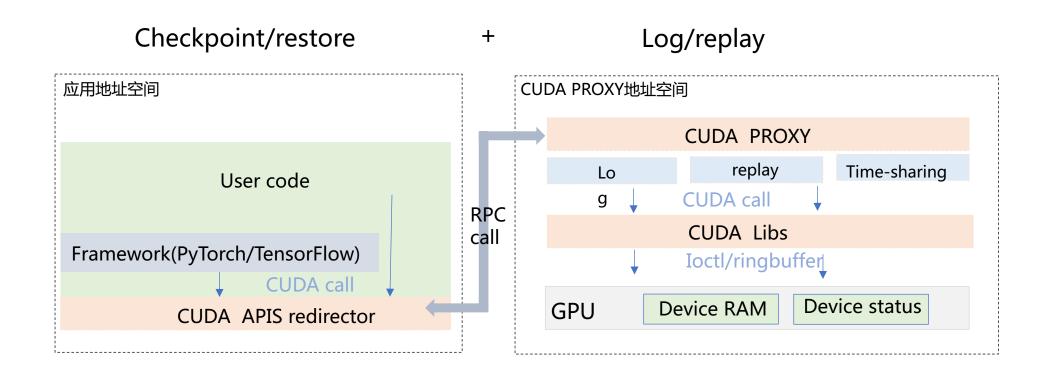
- ➤ CRIU:增加3个HOOK以导出/恢复GPU状态
  - > CR\_PLUGIN\_HOOK\_\_RESUME\_DEVICES\_LATE
  - > CR\_PLUGIN\_HOOK\_\_HANDLE\_DEVICE\_VMA
  - > CR\_PLUGIN\_HOOK\_UPDATE\_VMA\_MAP
- > AMDGPU plugin
  - ➤ 链接CRIU和KFD内核模块
  - > 保存GPU设备文件
  - ➤ Checkpoint/restore GPU状态
- ▶ KFD增加GPU资源导出
  - Memory
  - Queues
  - Events
  - > Topology

- ➤ 扩展IOCT接口
  - > CRIU\_PAUSE
  - > CRIU\_PROCESS\_INFO
  - > CRIU\_DUMPER
  - > CRIU\_RESTORER
  - > CRIU\_RESUME

## 解决方案-GPU和CPU状态分而治之

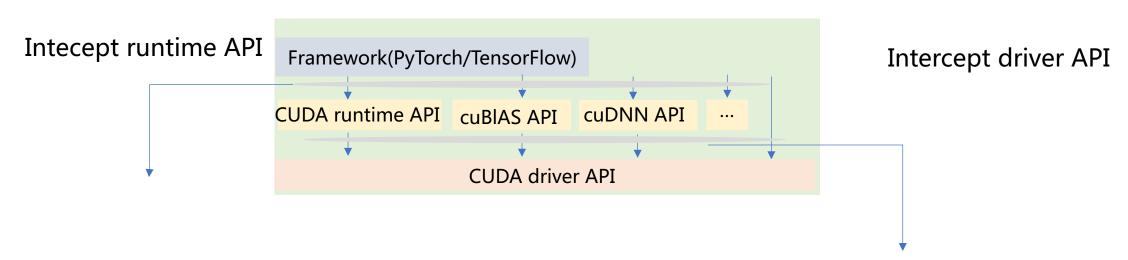


#### 分离GPU侧和GPU侧状态,分而治之



### 解决方案-拦截runtime API or driver API





#### pros:

1. 所有的API均是公开的,无私有API

#### cons:

- 1. API数量大(包含driver API)
- 2. API由用户的镜像决定,且变化快
- 3. 所有程序均需要重新编译 (libcudart)
- 4. 存在C/C++两种类型的API

#### pros:

- 1. API稳定性高,和NVIDIA内核模块绑定
- 2. API数量少, 总量大约400附近
- 3. 无需重新编译程序
- 4. 均为C类型API

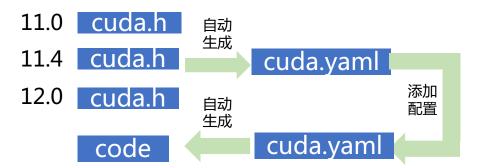
#### cons:

- 1. cuGetExportTable
- 2. 大量未公开的API接口

### 生成redirect APIS-开放&封闭



开放部分:自动生成



- !CudaFunc

name: cuMemcpyHtoD v2 stage: 2 is macro: false record api: false multi version: false args:

- !FuncArg name: dstDevice type: CUdeviceptr rpc\_type: ptr - !FuncArg name: srcHost type: const void\* rpc type: mem data

type: size t

- rpc\_type\_binds: ByteCount - !FuncAra name: ByteCount
- !CudaFunc name: cuMemAlloc v2 stage: 2 is macro: false has return: true record api: true multi version: false - !FuncAra name: dptr type: CUdeviceptr\* rpc\_type: ptr\_result rpc\_type\_binds: " resource type: " resource map: " - !FuncArg name: bytesize type: size t

封闭部分:逆向工程

Libcudart, libblas, libcudnn使用了大量的隐藏函数

- 通过cuGetExportTable获取函数指针块
- 需要时直接调用函数指针,不调用cuda暴露API

CUresult cuGetExportTable(const void \*\*ppExportTable, const CUuuid \*pExportTableId);

```
static Cuuuid uuids[] = {
     {0x6b, 0xd5, 0xfb, 0x6c, 0x5b, 0xf4, 0xe7, 0x4a, 0x89, 0x87, 0xd9, 0x39, 0x12, 0xfd, 0x9d, 0xf9},
     {0xa0, 0x94, 0x79, 0x8c, 0x2e, 0x74, 0x2e, 0x74, 0x93, 0xf2, 0x8, 0x0, 0x20, 0xc, 0xa, 0x66},
     {0x42, 0xd8, 0x5a, 0x81, 0x23, 0xf6, 0xcb, 0x47, 0x82, 0x98, 0xf6, 0xe7, 0x8a, 0x3a, 0xec, 0xdc},
    {0xc6, 0x93, 0x33, 0x6e, 0x11, 0x21, 0xdf, 0x11, 0xa8, 0xc3, 0x68, 0xf3, 0x55, 0xd8, 0x95, 0x93},
     {0xd4, 0x8, 0x20, 0x55, 0xbd, 0xe6, 0x70, 0x4b, 0x8d, 0x34, 0xba, 0x12, 0x3c, 0x66, 0xe1, 0xf2},
```

cuda.yaml内容示例

## 解决方案-log/replay哪些API



### 无需Log/replay的API/状态

- > 寄存器等临时的状态
  - ➤ 使用cudaDeviceSynchronize排空活动kernel
  - ➤ 迁移时无活动kernel , 可以只迁移显存资源
- ▶ 过程类API
  - cuLaunchKernel
  - cuMemcpy.\*

### 需要Log/replay的API

- ➤ 资源的创建/删除API
  - cuCtxCreate/cuCtxDestroy
  - > cuMemAlloc/cuMemFree
  - **>** ...
- ➤ 初始化API/状态改变API
  - > cuInit
  - cuCtxSetCurrent
  - > ...

## 解决方案-log/replay 变与不变



Log/replay的核心点对CUDA资源API进行分类,区分可变、不可变的资源

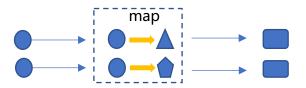
Opaque to Application

#### 资源:

Context Module Stream Function Event

- 应用无需理解这些资源
- CUDA CALL中作为参数传递到CUDA LIBS

应对策略:replay时做一次映射



Visible to Application

资源:

CUdeviceptr

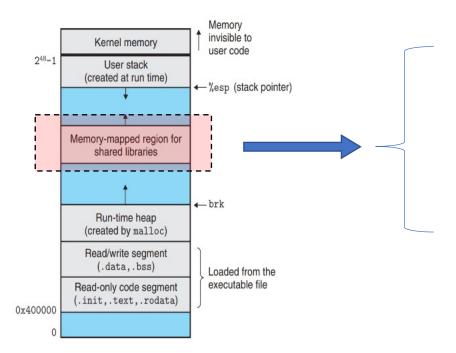
- PyTorch/TensorFlow自己管理显存
  - 启动时分配显存,并池化管理
  - Memcpy/launchkenel传递部分内存,对地址++--
  - 无法保证replay后地址冲突问题,无法做映射

Replay时需要保持显存地址不变

## 如果保证replay显存地址不变



### 需要在replay后重建CUDA proxy的地址布局



Big-size malloc

File based mmap

Anonymous mmap

Disable ASLR

log/replay mmaps in order

**CUDA** related mapping

- ✓ malloc called by cuda libs
- ✓ GPU memory mmap

Process memory layout

影响mmap区域布局的操作

如何log/replay

## 显/内存地址布局:从分离到统一

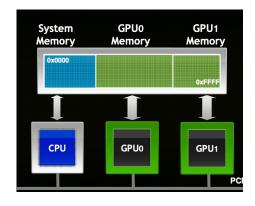


#### 两种使用显存的方法

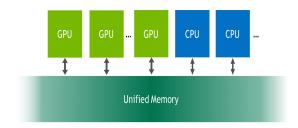
cuMemAlloc/cuMemCpy.\*



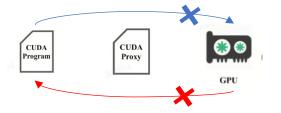
### UVA Unified Virtual Address



#### UVM Unified Memory



#### 2. CUDA程序直接访问显存



CUDA程序无法直接访问显存

#### cudaHostAlloc获取Pinned memory

- .. 加速CPU/GPU和GPU p2p数据传输 OK
- 2. ZERO COPY: GPU直接访问CPU侧内存地址 NOT OK
  - 1. 按需传输内存,性能损失巨大(10倍性能差距)
  - 2. PyTorch/TensorFlow均未使用

### cudaMallocManaged获取unified memoi

- 1. 分配的内存不指定位置
- . 访问地址触发PF,页粒度同步内存/显存
- 3. 应用无法控制数据位置,显存用尽时性能大幅下降
- 4. PyTorch/TensorFlow框架均未使用。

### **DEMO**

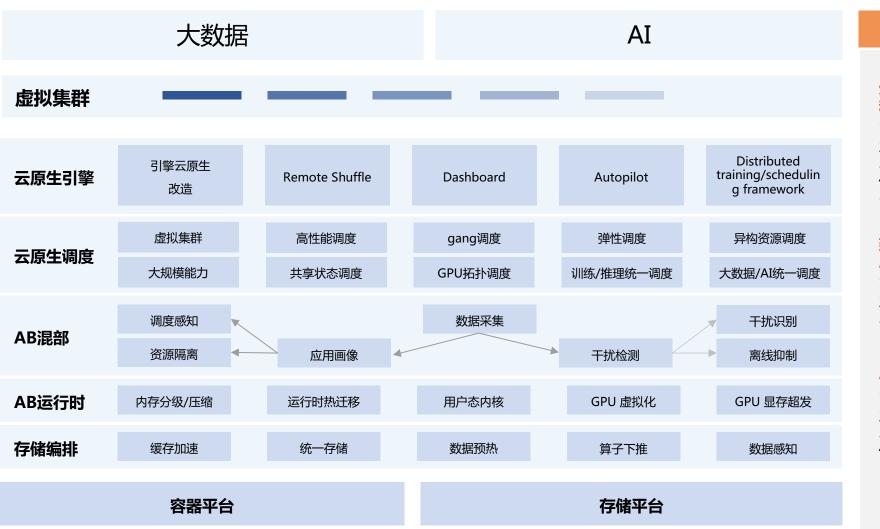


**进展:**成功运行了https://github.com/pytorch/benchmark的benchmark

测试用例	本地执行(s)	RPC(s)	Fatbinary数	Kernel数
test_pytorch_CycleGAN_and_pix2p ix_train_cuda	41.508	53.361s(++28%)	1064	43249
test_BERT_pytorch_train_cuda	6.639	14.771s(+122%)	820	34362

Demo: BERT 从节点1迁移到节点2

### 关于我们--峰峦云原生 AB 统一底座



#### AB云原生统一底座

#### 复用峰峦作为云原生大数据底座的基础设施 和能力

- 1. 大数据运行时扩展为AB运行时
- 2. 大规模集群能力
- 3. 弹性调度能力
- 4. 高可用能力
- 5. 虚拟集群能力

### 延续和增强GPU虚拟化能力,并加入更多底层能力,提升单机弹性调度能力

- 1. 时分复用+空分复用
- 2. 引入显存隔离、增强算力隔离能力
- 3. 单机节点资源的弹件管理

#### AI场景下的定制化能力

- 1. 利用空闲资源加速
- 2. 拓扑感知能力,包括GPU拓扑、网络拓扑等
- 3. GPU混部、GPU/CPU混部、潮汐调度
- 4. 自研AI调度器