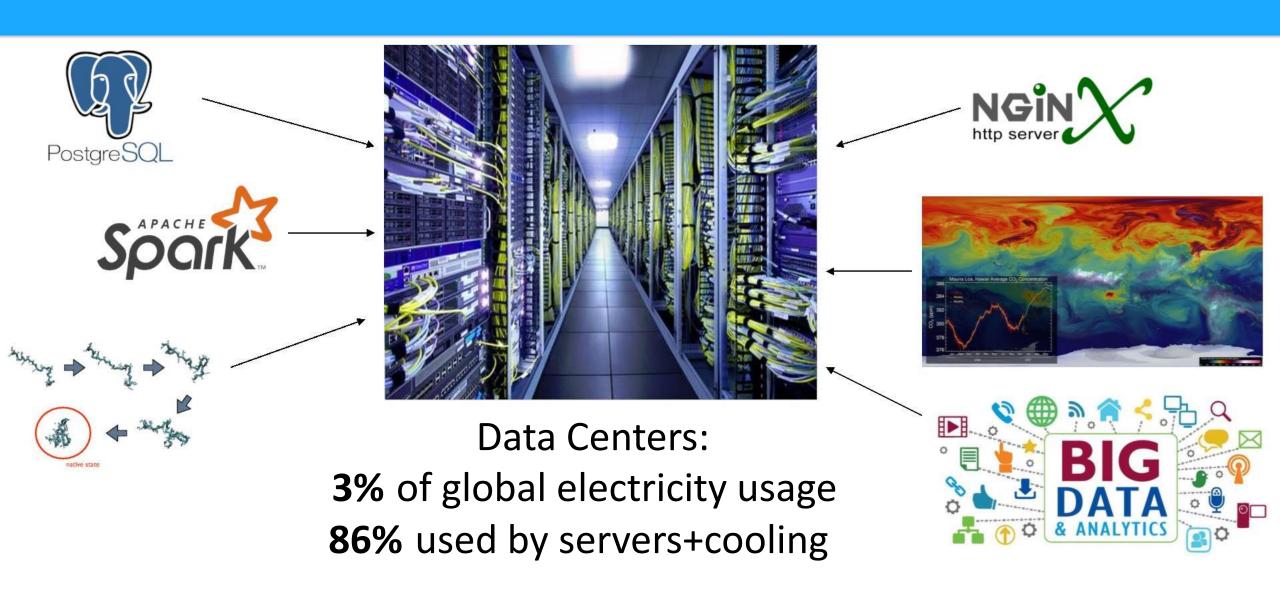
# Placement of Virtual Containers on NUMA Systems

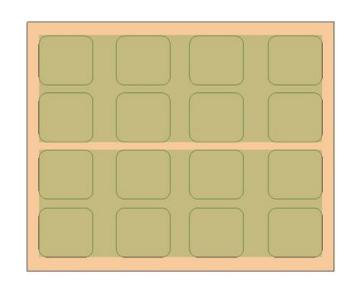
Justin Funston\*, Maxime Lorrillere<sup>†</sup>, and Alexandra Fedorova, University of British Columbia
Baptiste Lepers, EPFL
David Vengerov and Jean-Pierre Lozi, Oracle Labs
Vivien Quéma, IMAG

王昊 M201873144

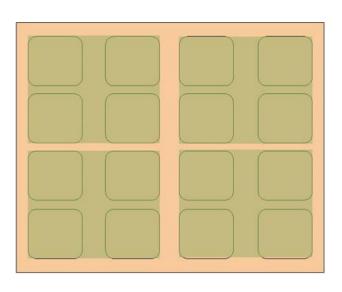
## Motivation



## Motivation – Server Packing



VS.





Container/Application



- Half as many servers!
- Half as much energy!
- Half as much infrastructure!
- Performance?



Resource Node

## Motivation – Server Packing

性能和能耗

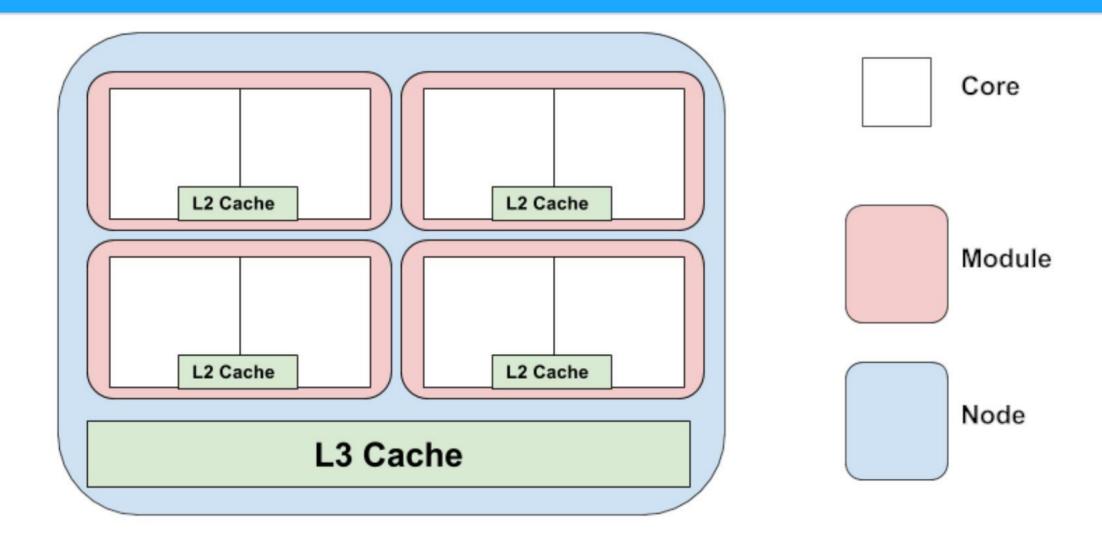
硬件资源分配

容器需要多少核心、内存和其他资源

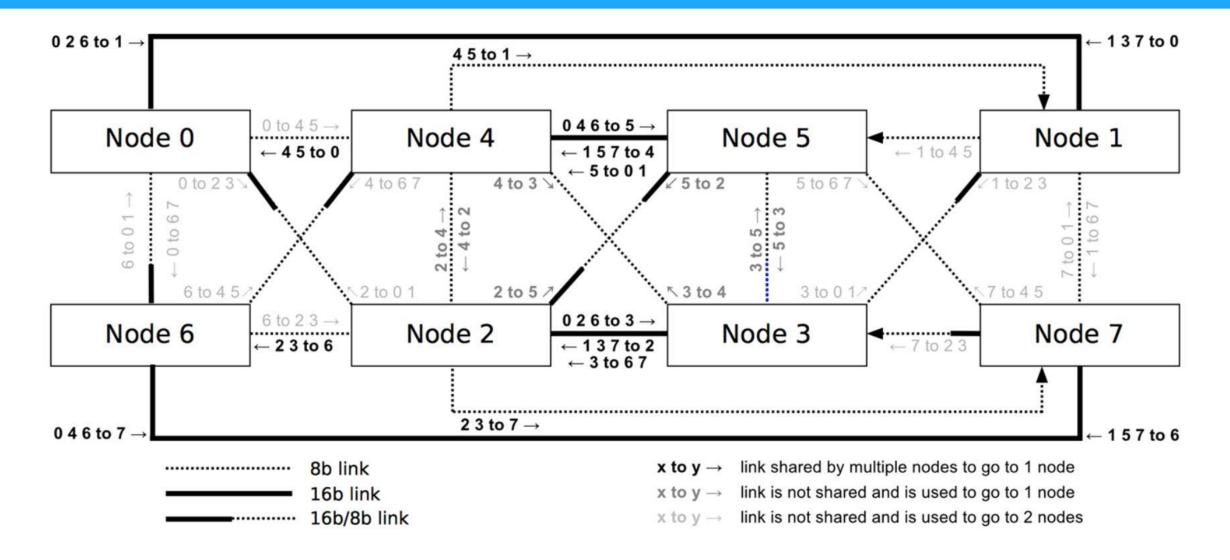
如何将虚拟核映 射到物理核 共享资源的分配 问题



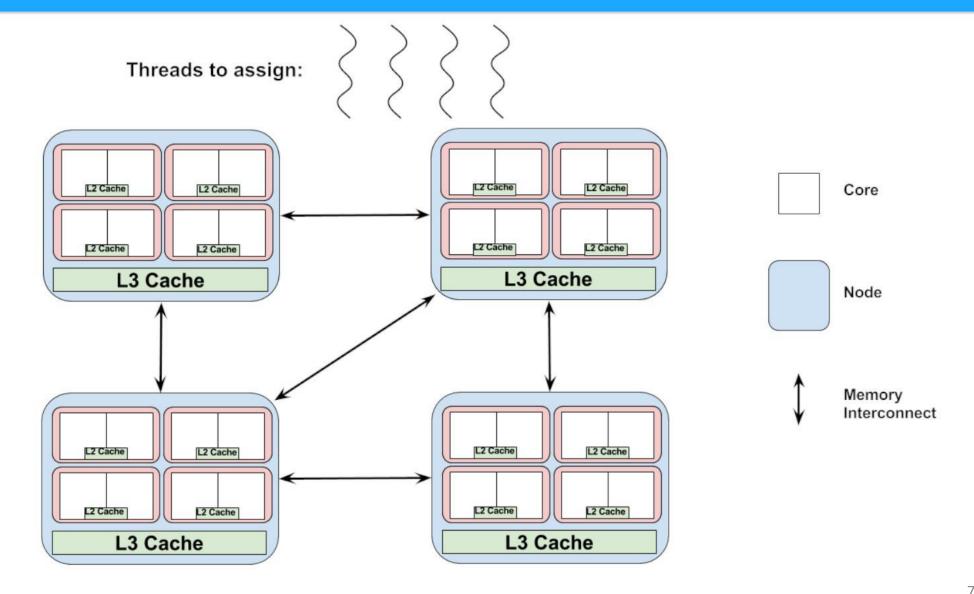
## Motivation – NUMA Node



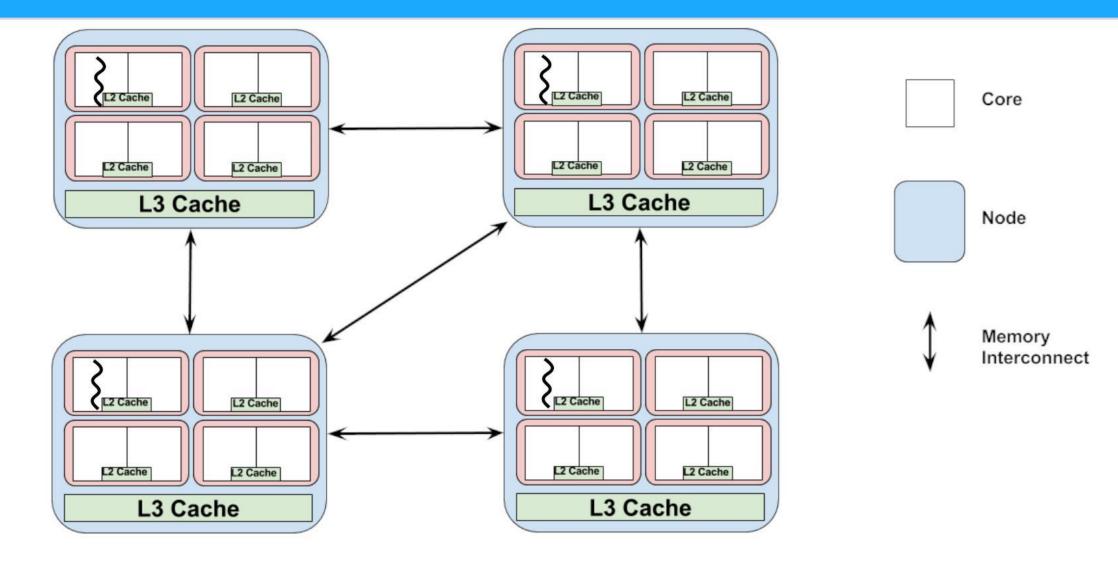
## Motivation – Interconnect Topology



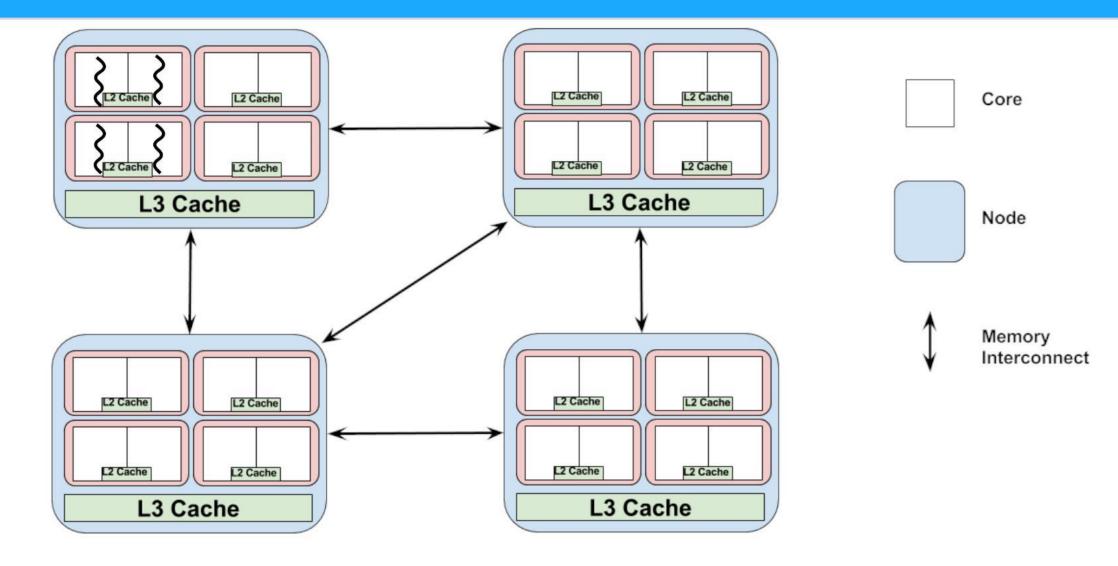
## Example of placements



# Example of placements



# Example of placements



## Motivation – Server Packing

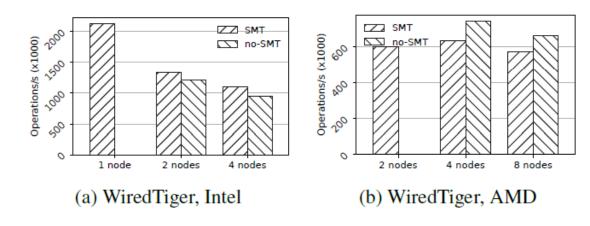


Figure 1: Throughput of the WiredTiger key-value store on two NUMA systems.

不同系统上,容器性能最佳优化的资源配置不相同

资源共享存在竞争(线程竞争缓存空间和硬件队列)和协作(线程为批次预取数据)

在Intel系统更快的通信和协作资源共享的好处超 过了的资源争用成本

## Solution steps

找出重要配置 预测配置性能

↓
Abstract machine model Performance prediction model

## Assumptions

- •相同分数的配置会产生相同的效果
- ■工作负载封装在虚拟容器中
- ■NUMA节点是资源分配的单位
- 只考虑平衡的配置

#### Abstract machine model-what to do

考虑在64核的系统上分配16个虚拟核给容器,将近有1014种

a衡量配置分数 b选择平衡配置 减少需要预测性 能的配置数量

找出重要配置

## Abstract machine model-meaning of "score" and "balance"

## 分数表示特定资源的静态利用率,分数向量表示多种共享资源的利用率 例:

对于L2缓存资源,如果在配置中,所有虚拟核共享单个L2高速缓存,则L2高速缓存的分数将等于1。如果核心分布在两个L2缓存上,则分数将等于2

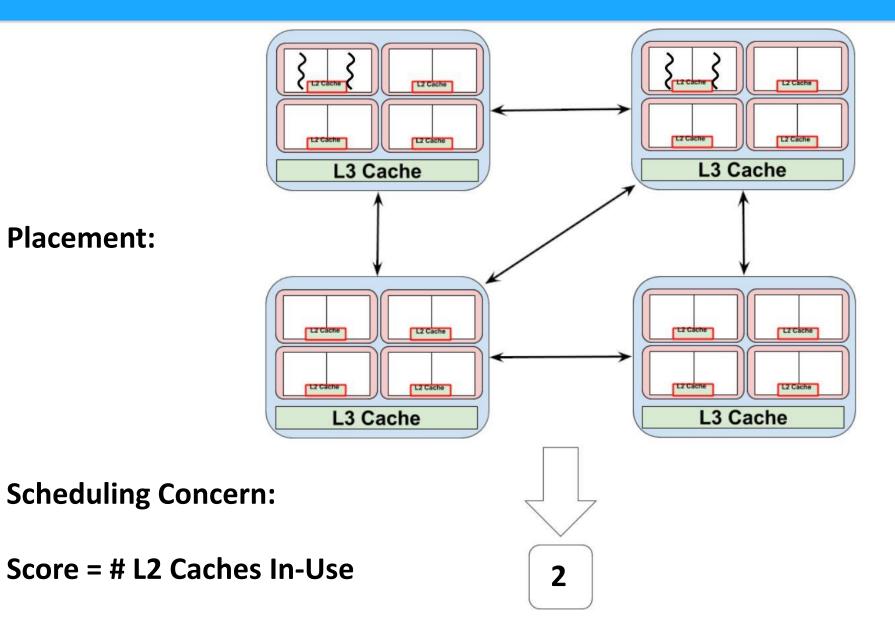
对于非对称资源,例如某些系统上的跨芯片互连,计算配置使用的所有链接的总可用带宽作为分数

### 平衡配置: vCPU的数量可被配置的共享资源单元均分

例:如果在系统上共享L3缓存,将只考虑每个L3缓存的vCPU数量相等的配置

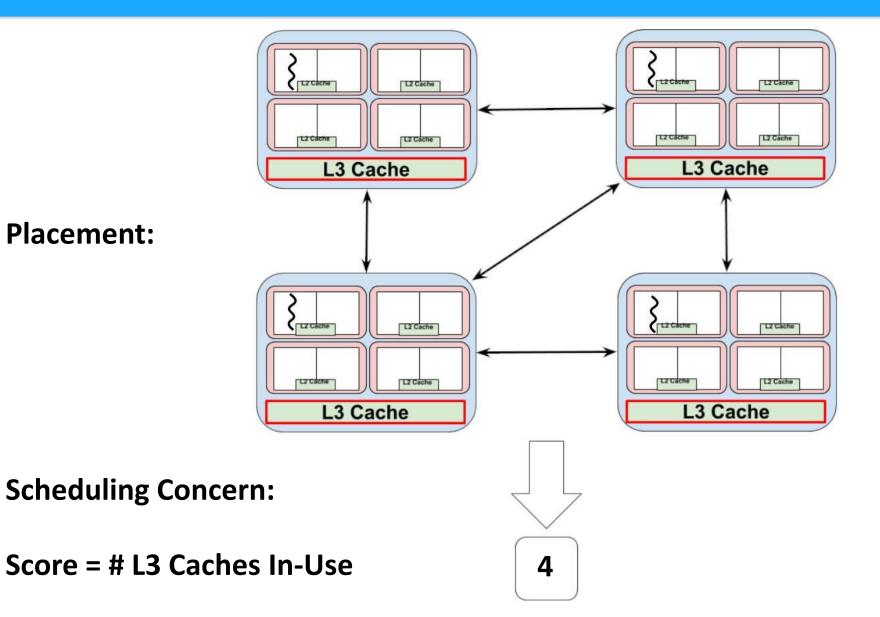
## Scheduling Concern Example – L2

**Placement:** 



## Scheduling Concern Example – L3

**Placement:** 



### Abstract machine model-how to do

## 衡量配置分数

具有相同分数向量的配置在资源共享方面性能相同,可以丢掉重复配置

丢弃严格较低分数的配置(限于网络带宽)

由于希望用户能够进行成本 - 性能权衡,因此分数较低但成本较低的配置仍然可选对于某些工作负载(协作缓存共享),较小的分数(使用较少的L2缓存)实际上可以提高性能

## Abstract machine model-algorithm

#### 找出重要配置

满足条件

1符合平衡条件

 $v \mod s = 0$ 

2可行即不为一个硬件线程分配多个vCPU

v /s≤capacity

3不能被更好的配置取代

算法步骤

1找出满足平衡可行条件的共享资源数量

2获取所有配置

3丢弃相同分数配置,根据带宽丢弃较低分

数配置

## Performance Prediction Model-purpose

#### outcome

性能结果由性能向量表示 如果有三种配置,并且第二第三配置的性能比第一个基准配置的性能高 20%和30%,则性能向量将为: [1.0,0.8,0.7]

### Model-building methodology

随机森林回归器 (RF)

机器学习技术,能够在很少或没有调谐的情况下学习非线性函数

## Performance Prediction Model – Features/Inputs

#### hardware performance events (HPEs)

手动选择——硬件架构的复杂性及其对软件的影响自动选择——数量多达几百,甚至超过一千 折中方案:先选择一些HPE,再通过SFS选择最优的

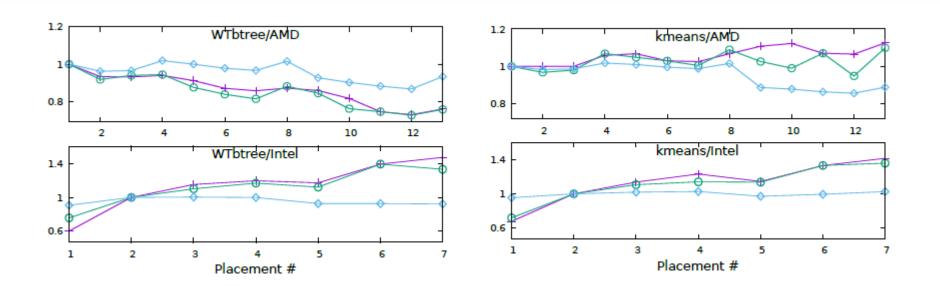
采用某个配置的HPE矢量输入,输出性能矢量

#### performance measurement

选择两种配置测量其性能

测量的两种配置性能输入,输出性能矢量

## Performance Prediction Model -accuracy of predictions



Actual ——

Predicted: Perf Measurements —

Predicted: HPF ——

结论: 根据性能测量进行预测的准确性更高

#### 原因:

使用HPE很难将延迟的敏感度与总体内存密集度分开 仅测量单个配置上的HPE,很难确定给定数量的L3缓存是否适合工作负载

#### **Evolution**

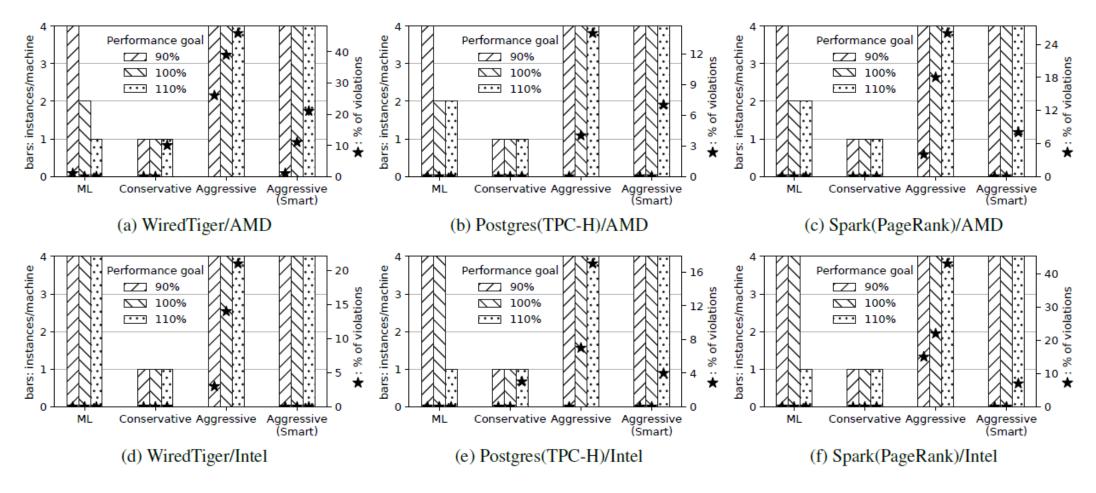


Figure 5: Instances per machine (left y-axis, higher is better) and % performance goal violation (right y-axis, lower is better).

#### **Evolution**

ML:本文介绍的策略

Conservative: 将整个物理机分配给每个容器实例,每台机器只允许一个容器

Aggressive: 尽可能多地填充容器,从而最大限度地提高机器利用率

Smart-Aggressive: 类似于Aggressive, 但每个实例都固定到最佳的最小节点集(定义为具有最

高的互连带宽)

ML策略满足性能目标并且违规最小

Conservative策略违规原因: 共享资源不均衡地分配给虚拟核, 从而导致争用

Smart-Aggressive性能较低原因: 没有考虑所有的配置

## **Evolution-container migration**

#### memory migration

ML策略需要先获得两种配置的性能测量,再迁移至最佳性能配置,因此会有容器内存迁移

#### How to do

Freezing the container: 迁移时间短, 宕机时间长, 适合非延迟敏感工作 throttle the bandwidth: 迁移时间长, 宕机时间段, 适合延迟敏感工作

## Workload Placement – Related Work

	Predicts Performance	Multiple Hardware Resources	Easily Adapted	Deployable Online
Our Solution	✓	✓	✓	✓
Pandia (EuroSys '17)	✓	✓	X	X
SMiTe (Micro '14)	✓	✓	X	✓
Bubble-Flux (ISCA '13)	✓	✓	X	✓
Asymsched (ATC '15)	X	X	✓	✓
DINO (ASPLOS '10)	X	X	✓	✓
Thread Clustering (EuroSys '07)	X	X	✓	✓

#### Conlusion

本文介绍的系统能够预测容器的虚拟核映射到物理核的性能,并给出最佳性能映射配置。

#### 该系统拥有以下特点:

考虑了多种共享资源如缓存,存储,带宽;

先实际测量两种映射配置的性能作为输入再预测,相比于比直接利用硬件性能事件,不仅性能预测准确率增高,而且更能适用于不同的NUMA系统,另外不需要大量的人力,也能实际应用。

# Thanks