虚拟化与云计算

——服务器虚拟化技术

主讲教师:常晓东



提纲

- 虚拟化概述
 - 虚拟化定义
 - 虚拟化的分类
 - 虚拟化的优点
 - 虚拟化的缺点
- 虚拟化原理
 - 处理器虚拟化
 - 内存虚拟化
 - I/O虚拟化

VMM

- VMM的组成
- VMM的分类
- 虚拟化产品简介
 - VMware
 - Xen
 - KVM

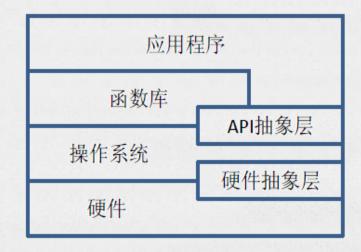


虚拟化的定义

• 计算机系统中的抽象层

- 1.每一层都向上一层提供一个抽象接口;
- 2.每一层只需知道下一层的抽象接口即
- 可,不需要知道其内部运作机制;
- 3.降低系统设计复杂性;
- 4.提高软件可移植性;

我们需要《计算机组成原理》和《操作系统》的知识

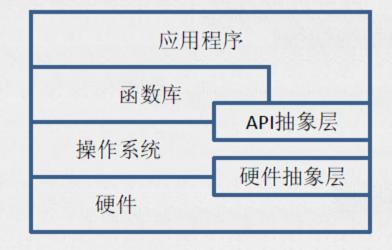




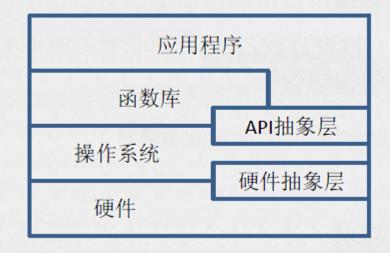
虚拟化的定义

• 什么是虚拟化

虚拟化就是由位于下层的软件模块,通过 向上一层软件模块提供一个与它原先所期 待的运行环境完全一致的接口的方法,抽 象出一个虚拟的软件或硬件接口,使得上 层软件可以直接运行在虚拟环境上。



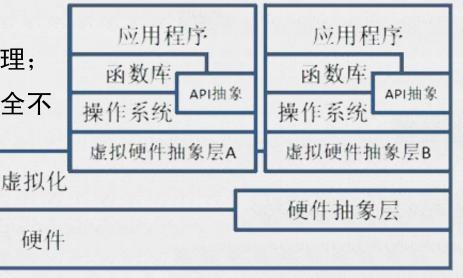
- 硬件抽象层上的虚拟化
- 操作系统层上的虚拟化
- 函数库层上的虚拟化
- 编程语言层上的虚拟化



Host(宿主) and Guest(客户)



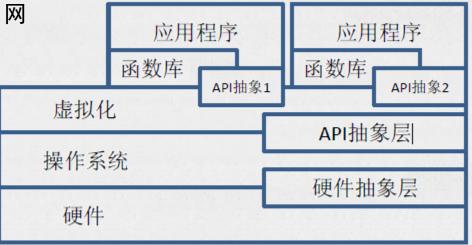
- 硬件抽象层上的虚拟化
 - -通过虚拟化硬件抽象层来实现虚拟 化,为客户机操作系统提供相同或 相近的硬件抽象层;
 - -相同的指令集;
 - -特设指令由虚拟化软件进行处理;
 - -中断控制器、设备等可以是完全不同的抽象层;
 - -VMWare \ Xen:



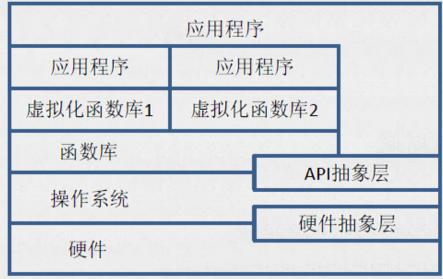


• 操作系统层上的虚拟化

- 操作系统的内核可以提供多个相互隔离的用户态实例(容器);
- 想一想chroot;
- 每个容器有独立的文件系统、网络、函数库等;
- 灵活性小, Guest OS 相同;
- 隔离性稍差
- Virtuozzo (VPS) OpenVZ;

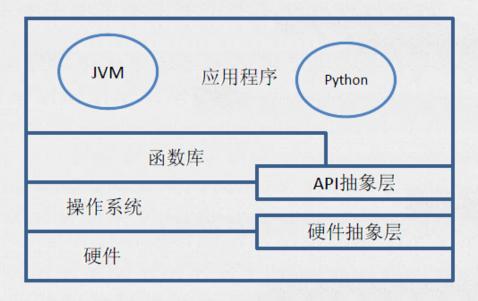


- 函数库层上的虚拟化
 - 通过虚拟化操作系统的应用级函数 库的服务接口,支持不同的应用程 序;
 - WINE,在Linux环境下支持Windows程序的执行环境;
 - -Cygwin,在Windows环境下支持 Linux程序的执行环境





- 编程语言层上的虚拟化
 - 进程级的虚拟执行环境;
 - 代码翻译为硬件机器语言;
 - JVM;
 - 跨平台;



虚拟化的优点

- 封装(逻辑化)
 - -快照、克隆、挂起、迁移
- 多实例
 - --计算资源的充分利用率、绿色节能、降低成本
- 隔离
- 硬件兼容
- 虚拟化层特权
 - -入侵检测、病毒防护、细粒度IO控制



虚拟化的缺点

- 性能: 虚拟化是对计算资源的分割;
- 错误: 虚拟化层的引入增加了系统出错层面;
- 安全: 虚拟化会带来一些安全隐患;
- 影响: 一台服务器宕机会影响其上所有虚拟机;
- 复杂: 带来管理上的复杂性;

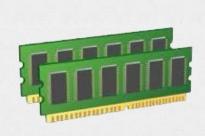


从现在开始,我们所说的虚拟 化就限定在服务器系统虚拟化 的范畴了!

虚拟化软件对物理资源的虚拟可以归结为三个主要任务:



处理器虚拟



化内存虚拟化



I/O虚拟化



• 处理器虚拟化

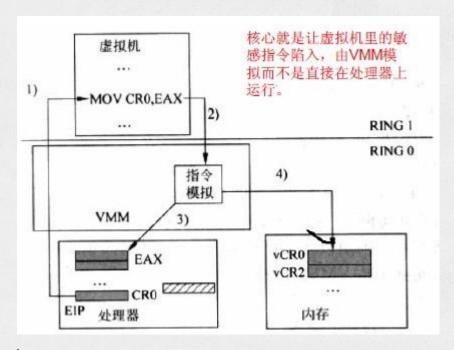
指令的模拟

传统方式:

- 1.操作系统内核运行在RING0;
- 2.对CPU有完全控制权;
- 3.直接读写寄存器,执行指令流;
- 4.直接切换上下文;

虚拟化以后:

- 1.客户操作系统内核运行在RING1;
- 2.VMM运行在RING0;
- 3.VMM为每个虚拟机开辟内存作为虚拟寄存器;
- 4.VMM切换整个虚拟处理器上下文;
- 5.客户操作系统在虚拟处理器中切换进程上下文;



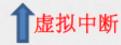
处理器虚拟化 中断和异常的模拟及注入

虚拟机上下文环境

VMM判断中断状态,决定是否<mark>注入</mark>个



中断控制器模拟程序



虚拟设备模拟程序

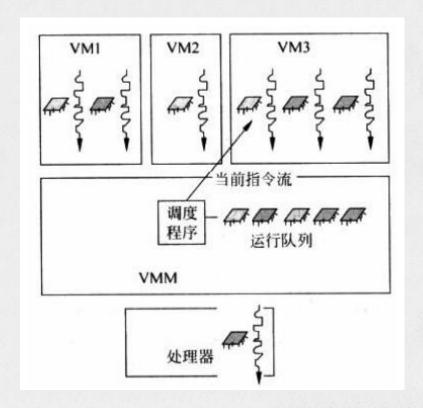


物理设备(IDE, NIC, Timer)



• 处理器虚拟化

SMP的模拟



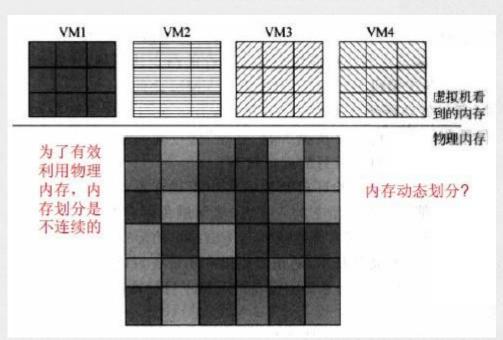
• 内存虚拟化

操作系统对内存的要求:

- 1.从物理地址0开始;
- 2.内存是连续的;

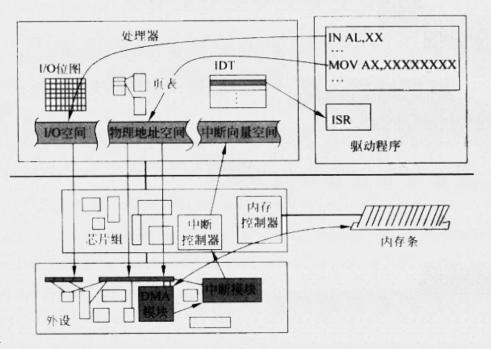
VMM要做的是:

- 1.维护客户机物理地址到宿主机 物理地址的映射;
- 2.截获虚拟机对客户机物理地址 的访问并转换为宿主机物理地址;



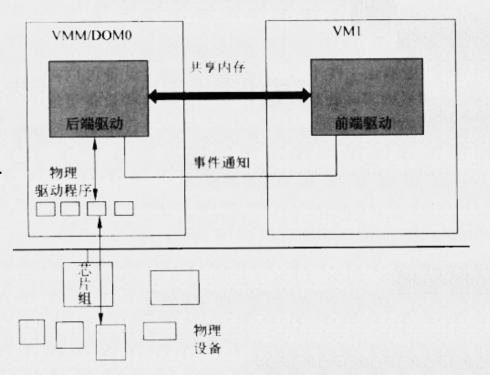
• 计算机I/O原理

- 1. I/O端口寄存器被映射到I/O地址空间
- 2. 中断模块向中断控制器发出中断信号
- 3. 处理器中断当前指令流,通过IDT查 找对应的中断服务程序
- 4. 通过I/O访问端口执行I/O操作
- 5. 在DMA情况下,MMIO寄存器会映射 到物理地址空间,通过页表的方式来 进行访问





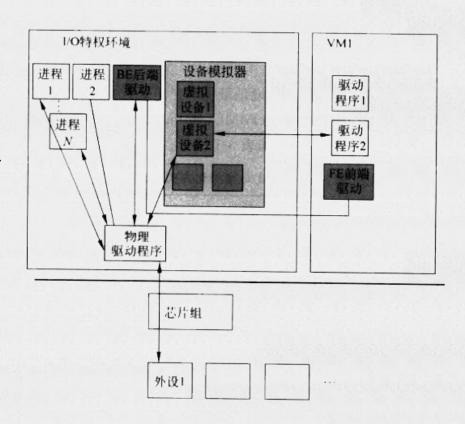
- I/O虚拟化
- 1. 设备发现: VMM提供一种方式,让客户操作系统发现虚拟设备,加载相关驱动
- 2. 访问截获: VMM截获客户机操作系统对 虚拟设备的访问,并进行模拟
- 3. 设备模拟
- 4. 设备共享





• I/O虚拟化

- 1. 设备发现: VMM提供一种方式,让客户 操作系统发现虚拟设备,加载相关驱动
- 2. 访问截获: VMM截获客户机操作系统对 虚拟设备的访问,并进行模拟
- 3. 设备模拟
- 4. 设备共享





VMM的功能和组成

• 管理虚拟环境

VMM(virtual machine monitor)

- 虚拟资源
 - 处理器虚拟化模块
 - 内存虚拟化模块
 - 设备虚拟化模块
- 虚拟环境调度
 - 虚拟处理器上下文调度
- 虚拟机间通信
 - 特权域与虚拟机之间的通讯
 - 普通虚拟机之间的通讯
- 虚拟环境管理接口
 - 为用户提供管理界面



VMM的功能和组成

• 管理物理资源

- 处理器管理
- 内存管理
- 中断管理
- 系统时间维护
- 设备管理



VMM的功能和组成

• 其他模块

- 软件定时器
- 电源管理
- 安全机制
- 多处理器同步原语
- 性能采集和分析工具
- 调试工具

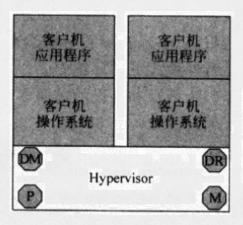


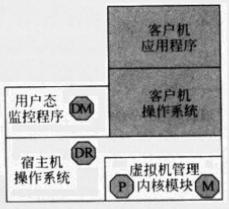
VMM的分类

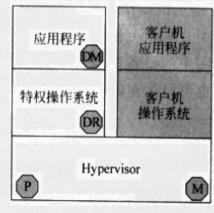
- 按虚拟平台分类
 - 完全虚拟化(虚拟的平台和现实的平台一样)
 - 软件辅助的完全虚拟化
 - 硬件辅助的完全虚拟化
 - 半虚拟化(虚拟的平台和现实的平台不一样)

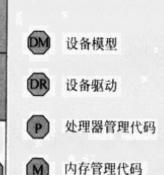
VMM的分类

- · 按VMM实现结构分类
 - Hypervisor模型
 - 宿主模型
 - 混合模型







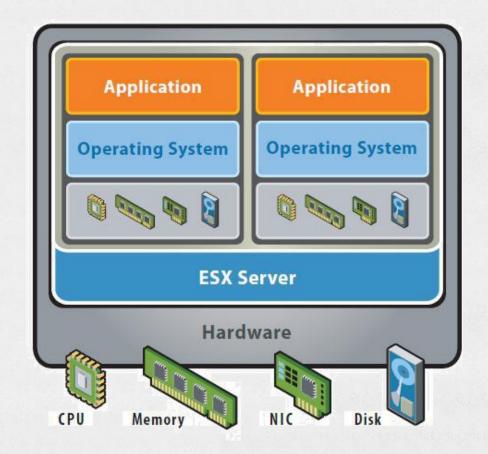




虚拟化产品简介

Vmware

- Hypervisor模型
- 面向企业级的产品
- 支持完全虚拟化和半虚拟化
- 支持Intel VT和AMD-V技术



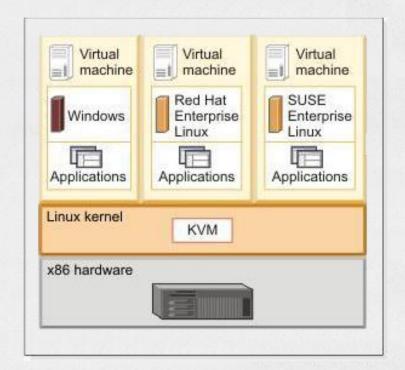
VMware ESX Server virtualizes server storage and networking, allowing multiple applications to run in virtual machines on the same physical server.



虚拟化产品简介

KVM

- 开源(GPL)
- 基于Intel-VT技术的硬件虚拟化
- I/O虚拟化借用了QEMU
- 宿主模型



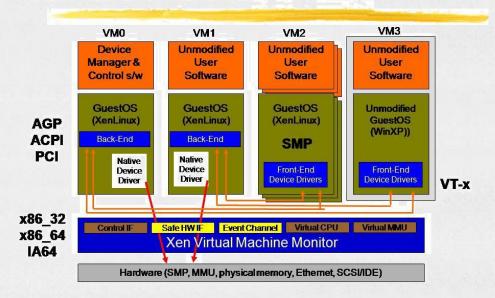


虚拟化产品简介

Xen

- 开源(GPL)
- 混合模型
- 支持Intel VT和AMD-V技术
- 支持完全虚拟化和半虚 拟化
- I/O虚拟化借用了QEMU

Xen 3.0 Architecture





谢 谢!