Introducción a la Virtualización v.20211006

Arquitecturas Virtuales

Depto. de Arquitectura de Computadores Universidad de Málaga

© 2014-21 Guillermo Pérez Trabado, Eladio Gutiérrez Carrasco, Julián Ramos Cózar

• Indice

- Conceptos básicos de virtualización
- Tipos de hipervisores
 - Hosted
 - Native o Bare Bones
- o Implementación de los recursos virtuales
 - Virtualización de la arquitectura (CPU, RAM)
 - Soporte hardware a la virtualización
 - Virtualización del almacenamiento
 - Virtualización del interfaz de red (NIC)
 - Snapshots y Clones

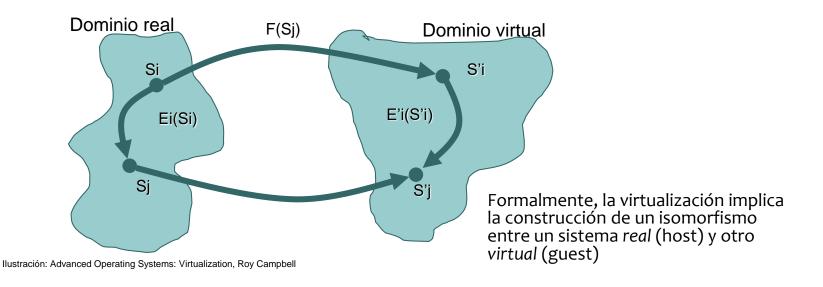
Objetivos

- Definir los conceptos que vamos a usar durante todo el curso
- Conocer las funciones que ofrece una infraestructura de virtualización para empresas
- Comprender los mecanismos de implementación de dichas funciones
- Ser capaz de razonar sobre las implicaciones de la virtualización sobre el rendimiento observado
- Ser capaz de elegir la mejor configuración de un sistema para obtener un rendimiento adecuado en un escenario concreto

Conceptos básicos sobre virtualización

¿Qué es la virtualización?

- Ofrecer recursos hardware ficticios usando implementaciones software o hardware.
- El software preexistente escrito para el hardware real debe funcionar sin modificación alguna en el virtual.



¿Qué es la virtualización?

- Ofrecer recursos hardware ficticios usando implementaciones software o hardware.
- El software preexistente escrito para el hardware real debe funcionar sin modificación alguna en el virtual.
- La única diferencia que percibe el software son temporizaciones atípicas (debidas a la implementación y a la compartición de recursos con otras máquinas virtuales).
 - Retardos adicionales en la ejecución de operaciones de E/S y otro hardware.
 - Pausas en la ejecución de instrucciones en la CPU sin razón aparente.



Motivaciones

- Emulación de otras máquinas ó sistemas operativos
- Ejecución de software obsoleto (legacy code)
- Simulación y
 experimentación
 (prototipos, sandboxes, what-if?)
- Fuerte aislamiento (isolation) entre los guests:
 - separación de servicios en diferentes servidores virtuales

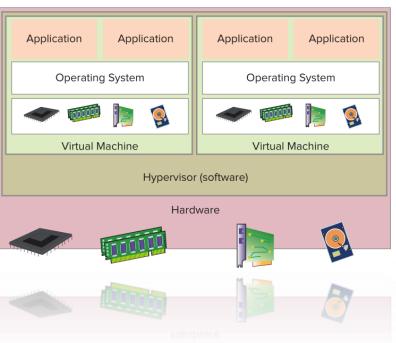
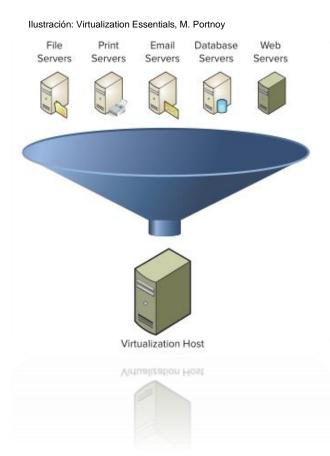


Ilustración: Virtualization Essentials, M. Portnoy

Más motivaciones

o Consolidación:



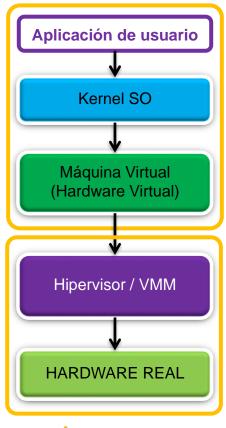
- Las máquinas físicas son caras
- Permite ejecutar varios SO sobre un mismo HW
- Facilita el despliegue masivo (i.e. servidores web)
- Infraestructuras a prueba de fallos (failover)
- Permite la migración entre soportes físicos
- Clonación de máquinas virtuales (respaldo)
- Facilita el balanceo de carga
- Green computing

El balanceo de carga en máquinas virtuales es una técnica utilizada para distribuir el tráfico de red o la carga de trabajo entre varias máquinas virtuales

Máquinas virtuales: Terminología

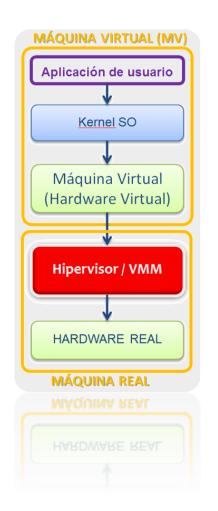
- Hipervisor (ó VMM=Virtual Machine Monitor): Es el software de virtualización en sí (a veces llamado emulador) proporciona una abstracción de una máquina
- Máquina virtual (VM): que trabaja con recursos virtualizados: CPU, RAM, almacenamiento, red, etc.
- Guest: El sistema operativo instalado en la máquina virtual
- Host: Un sistema operativo instalado en el hardware físico (asumiendo que contiene algún guest)

MÁQUINA VIRTUAL (MV)



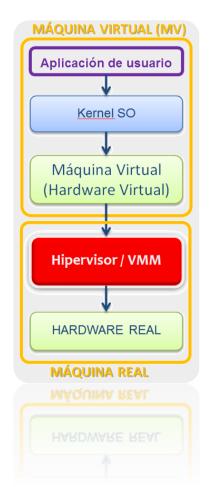
MÁQUINA REAL

Hipervisor



- Es todo el conjunto de software encargado de implementar la virtualización.
- Los primeros sistemas operativos se denominaban "Supervisores", de forma que el nombre de "Hipervisor" viene de su concepción como una evolución del Sistema Operativo.

Hipervisor

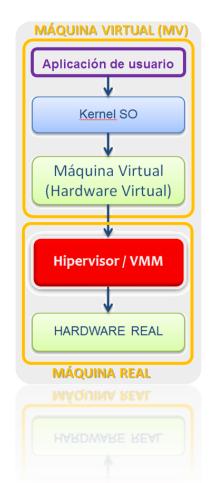


- Es una capa software (aunque puede estar asistida por el hardware).
- o El hipervisor tiene control completo de los recursos del sistema físico.
- Permite múltiples MVs ejecutarse sobre un mismo sistema físico.
- o Debería permitir que las aplicaciones en las MVs se ejecuten sin modificación.
- Proporciona aislamiento (isolation): un programa que se ejecute en una MV no puede acceder a recursos que no se le hayan asignado.

Hipervisor

Funciones:

- Dispatcher: decide qué hacer tras un trap (interrupción)
- Allocator: asigna recursos físicos (reales) a las MVs
- Intérprete: simula las instrucciones que intercepta
- Su estructura y los aspectos que gestiona son muy similares a los del kernel de un S.O.:
 - Compartición de CPU entre máquinas virtuales
 - Compartición de memoria entre máquinas virtuales
 - Control de permisos y arbitraje del acceso a los periféricos, discos, red, ...



Hipervisor vs Sistema Operativo

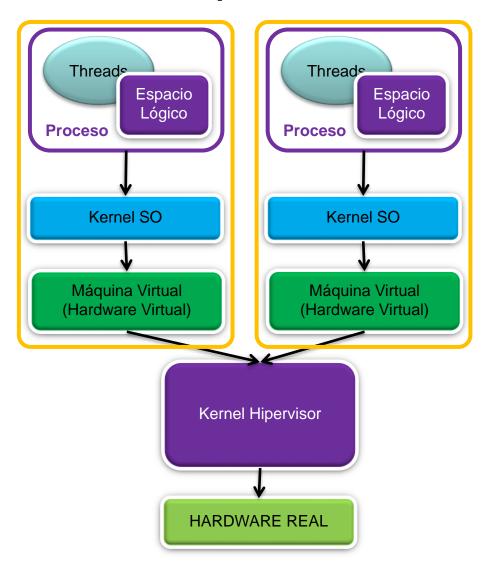
Hipervisor

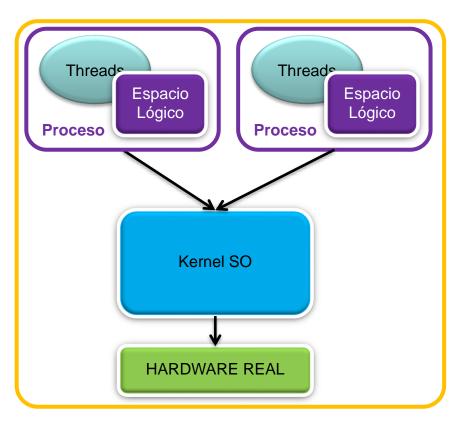
- Oculta el hardware real
- o El hardware se gestiona en forma de recursos hardware virtuales:
 - CPU→CPU virtual
 - RAM→RAM virtual
 - Disco→Disco virtual
 - NIC→NIC virtual
- Los clientes del hipervisor son Máquinas virtuales
- o El software que se ejecuta en las máquinas virtuales son Sistemas Operativos

Sistema Operativo

- Oculta el hardware real
- El hardware se gestiona en forma de servicios de alto nivel:
 - CPU→Procesos
 - RAM→Espacio lógico
 - Disco→Ficheros
 - NIC→Sockets
- Los clientes del kernel son Procesos
- en los procesos son Programas y Aplicaciones

Hipervisor vs Sistema Operativo





Requerimientos formales

Formal Requirements for Virtualizable Third Generation Architectures

Gerald J. Popek University of California, Los Angeles and Robert P. Goldberg Honeywell Information Systems and Harvard University

Communications of the ACM July 1974 Volume 17 Number 7

- 1974 Artículo de Popek & Goldberg
- Introduce los conceptos de máquina virtual (VM) e hipervisor (VMM):
 - Equivalencia: El programa en ejecución sobre una MV debe mostrar un comportamiento idéntico al de la máquina que se simula
 - Excepción: temporizaciones
 - Control de recursos: El hipervisor tiene el control completo de los recursos virtualizados
 - Eficiencia: una fracción importante de instrucciones debe ejecutarse sin la intervención del hipervisor

Popek & Goldberg: instrucciones

- Tipos de instrucciones en la máquina real:
 - Privilegiadas: generan un trap en modo usuario, y sólo se ejecutan correctamente en modo privilegiado
 - Sensitive instructions:
 - Control-sensitive: cambian la configuración de recursos del sistema
 - Behaviour-sensitive: su comportamiento depende de la configuración de recursos (e.g., si estamos en modo supervisor o usuario)
 - Instrucciones inocuas

Teorema 1: virtualización (estricta)

- "For any conventional third generation machine, a VMM may be constructed if the set of sensitive instructions for that computer is a subset of the set of privileged instructions"
 - De esta manera todas las instrucciones sensibles siempre generan un trap y ceden el control al hipervisor



Teorema 2: virtualización recursiva

- "A conventional third generation computer is recursively virtualizable if it is
 - a) virtualizable and
 - a VMM without timing dependencies can be constructed for it."
- La virtualización recursiva no es siempre posible





Imagen: Cobb from Inception

Ilustraciones extraídas de: Virtualizacion: Darren Alton.

Teorema 3: virtualización híbrida

- "A hybrid VMM may be constructed for any third generation machine in which the set of user sensitive instructions are a subset of the set of privileged instructions"
 - El teorema 1 es una condición suficiente de virtualizabilidad
 - Siempre nos quedará la emulación
 - El teorema 3 relaja la condición de eficiencia

Taxonomía de los hipervisores

Tipos de máquinas virtuales

Kind I: Full Machine Virtualization

- Hipervisores tipo 1 (Native / Bare Metal) El VMM se ejecuta directamente sobre la máquina física. Los SO invitados están bajo el control del VMM.
- Hipervisores tipo 2 (Hosted): El VMM es una aplicación ordinaria de un SO host, pero emula una máquina virtual sobre la que puede ejecutar un SO invitado

Kind II: Paravirtualization

 El VMM se ejecuta directamente sobre el hardware (aunque no lo emula), como un SO, y ofrece un interfaz con la máquina real de manera que el SO invitado debe ser adaptado a dicho interfaz

o Kind III:

- Language Runtimes, ej. Java Virtual Machine
- Containers (no realmente una máquina virtual, sino virtualización a nivel de sistema operativo)

Tipos de virtualización

Full virtualization

- El SO está en una capa de abstracción independiente, completamente desacoplado del HW subyacente a través del hipervisor
- El SO no es consciente de que está siendo virtualizado
- Por tanto no requiere modificación

Para virtualization

- Existe comunicación explícita entre el SO guest y el hipervisor, con el objetivo de ser más eficaz
- Implica modificar el kernel del SO guest, reemplazando las instrucciones no-virtualizables por hipercalls que comunican directamente con el hipervisor
- El hipervisor también proporcionan hipercalls para otras operaciones críticas del kernel (manejo de memoria, manejo de las interrupciones, información de reloj, ...)

Tipos de hipervisores

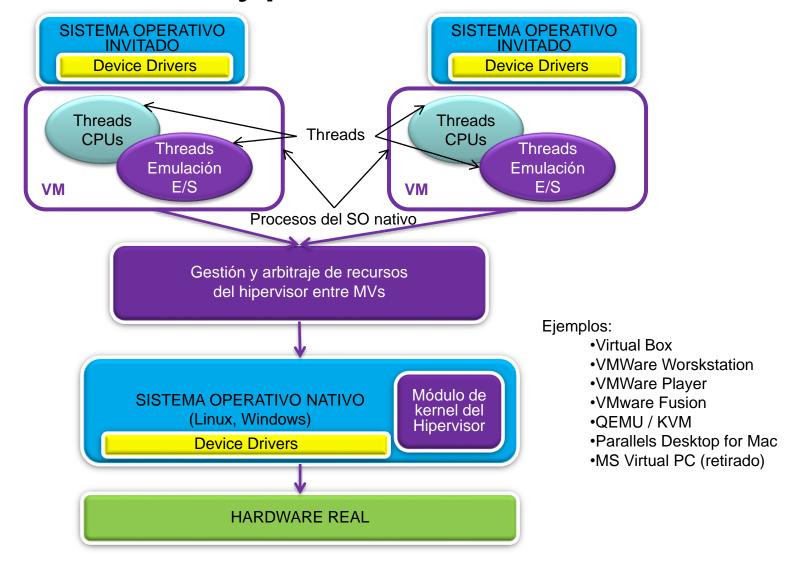
Hosted

- Ejecuta el código de la CPU virtual dentro de un proceso normal de un S.O. en modo usuario.
- Las instrucciones privilegiadas son interceptadas por un módulo insertado en el núcleo del S.O.
- Simula las operaciones de E/S usando servicios del S.O. real (p.e. ficheros).
- Ejemplo: VMWare Workstation, Virtual Box, QEMU

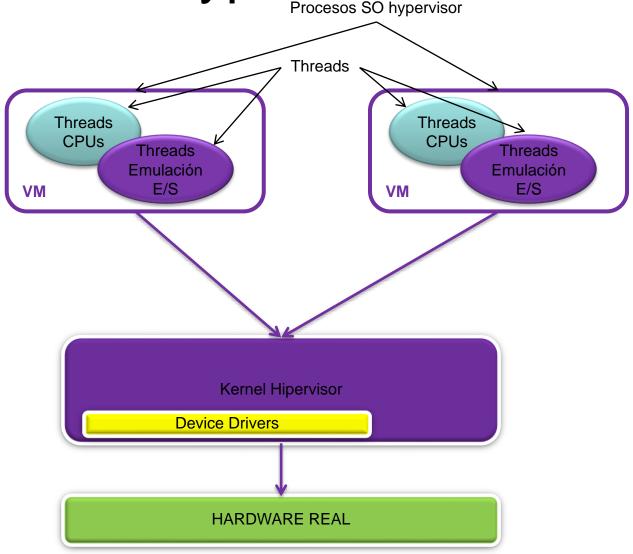
Native o Bare Metal

- El hypervisor es un kernel propietario sin S.O. debajo
- Simula las operaciones de E/S directamente sobre sus propios drivers que controlan el hardware.
- Native + máquina virtual privilegiada para ejecutar los drivers
 - Intercepta las operaciones de E/S y las implementa a través de una máquina virtual que tiene acceso al hardware real.
 - Se pueden aprovechar los drivers de un S.O. existente instalado en la máquina virtual privilegiada
 - Ejemplo: Hyper-V, VMWare ESX, Xen (Ambos usan un sistema Linux para aprovechar sus drivers)

Hosted Hypervisor



• • Native Hypervisor Procesos SO hypervisor



Native sin drivers propios

