# Tema 1. Fundamentos y Tecnologías de Virtualización

El sistema anfitrión y anatomía de la máquina virtual en KVM

## Objetivos:

- Dar una visión general de KVM
  - Sus principales componentes.
  - Sus principales características y funcionalidades.

## Índice

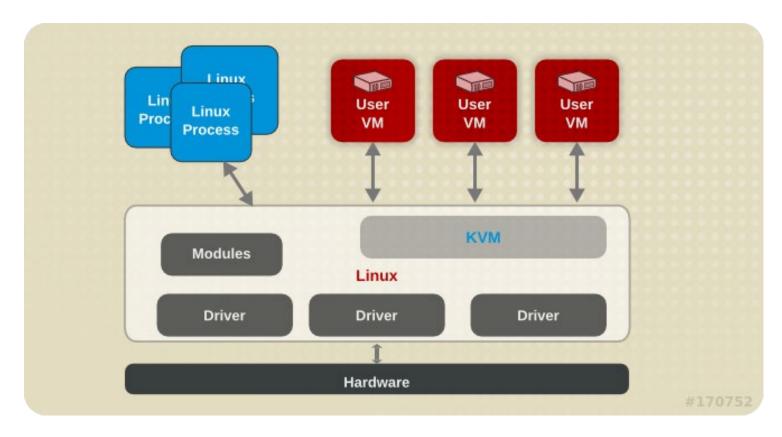
- 1. Principales componentes
- 2. Funcionalidades
- 3. Limitaciones
- 4. La interfaz de virtualización
- 5. Archivos de configuración XML
- 6. Recursos de la máquina virtual (MV)
- 7. Almacenamiento
- 8. Recursos virtuales de red
- 9. Bibliografía

## 1. Componentes

- Kernel-based Virtual Machine (KVM) es una tecnología de virtualización completa para sistemas anfitriones Linux.
- Su implementación tiene como principales componentes:
  - Módulos (kVM\*) que se integran en el núcleo. Estos módulos hacen más eficiente la virtualización. Módulos kVM y kVM-Intel.
  - "Quick Emulator" (QEMU) que emula los sistemas invitados. Cada sistema invitado en ejecución da lugar a un proceso en el sistema anfitrión. Procesos con nombre "qemu-system-x86"
  - Librería libvirt para el manejo del hypervisor:
    - API libvirt.
    - Aplicaciones. Como por ejemplo virsh, virt-manager virt-install, etc.

# 1. Componentes

#### Arquitectura KMV



## 2. Principales funcionalidades

- CPU and memory Overcommitting. Sobrecarga de CPU y memoria.
- Kernel Same-page Merging (KSM). Las MVs pueden compartir páginas de memoria.
- En cada sistema operativo invitado se ejecuta un **agente (qemu-guest-agent)** que permite al sistema anfitrión controlar a los sistemas operativos invitados.
- Posibilidad de limitar las operaciones E/S de disco (**Disk I/O throttling**) en los sistemas huéspedes (orden blkdeviotune de virsh)
- Automatic NUMA balancing. En sistemas anfitriones con arquitectura NUMA, la asignación de CPUs a tareas se tiene en cuenta las áreas de memoria utilizadas por las tareas.
- Virtual CPU (VCPU) hot add. Se puede aumentar el número de CPUs virtuales de una MV, estando ésta en ejecución.
- Virtualización anidada (Nested virtualization). En una MV se puede ejecutar KMV para funcionar como un sistema anfitrión.

#### 3. Limitaciones

- Para sistemas anfitriones:
   <a href="https://access.redhat.com/articles/rhel-limits">https://access.redhat.com/articles/rhel-limits</a>
- Para MVs: <a href="https://access.redhat.com/articles/rhel-kMV-limits">https://access.redhat.com/articles/rhel-kMV-limits</a>

## 4. La interfaz de virtualización

#### • El paquete libvirt:

- Proporciona una API de virtualización estable (desarrollado en C).
- Independiente del hypervisor.
- Interactúa con el sistema operativo para sacar provecho de las capacidades de virtualización.
- Incluye:
  - Una capa de virtualización para manejar de manera segura los sistemas invitados en el sistema anfitrión.
  - Una interfaz para el manejo de sistemas anfitriones localmente o remotamente usando protocolos seguros.
- Las utilidades virsh y virt-manager son las herramientas principales.

## 5. Archivos de configuración XML

- Se utilizan para especificar las configuraciones de los sistemas invitados e infraestructuras virtualizadas de almacenamiento y red definidos en el sistema anfitrión.
- Para el manejo de estos archivos de configuración XML, se debe utilizar:
  - Órdenes ejecutadas a través de virsh.
  - Acciones realizadas a través de virt-manager.
  - Orden virt-xml.
  - Excepcionalmente utilizando la orden virsh edit
  - No editar directamente los archivos de configuración.
- Cuestiones de interés:
  - ¿Dónde están ubicados estos archivos de configuración?
  - ¿Cómo se registran los cambios no permanentes en las configuraciones?

- CPU virtual (VCPU):
  - En Red Hat Enterprise (RHE) 7.2 y versiones superiores, los sistemas anfitriones pueden asignar a un sistema invitado hasta un máximo de 240 VCPUs, independientemente del número de CPUs lógicas que posea el sistema anfitrión.
  - CPU lógica en un sistema anfitrión: cada hilo de ejecución que se puede ejecutar en un núcleo de procesador.
- Las MVs pueden utilizar tres tipos de dispositivos:
  - Dispositivos emulados.
    - Dispositivos básicos (core devices).
    - Controladoras.
  - Dispositivos paravirtualizados.
  - Dispositivos físicos del anfitrión.

- En virtualización nativa, una MV utiliza un procesador idéntico al del anfitrión.
  - Las instrucciones no privilegiadas son ejecutadas por un procesador del anfitrión.
  - Las instrucciones privilegiadas son ejecutadas de forma segura mediante hypervisor.
  - Cada procesador de una MV posee su propio repertorio de registros, buffers y estructuras de control.
  - Si el anfitrión posee varios procesadores, entonces una MV podrá disponer de varios procesadores virtuales.

- El acceso a memoria principal de una MV se realiza a través del hypervisor, que:
  - Proporciona a la MVs un espacio de memoria contiguo.
  - Mapea las memorias de la MVs en los dispositivos de almacenamiento del anfitrión de virtualización. Esto se realiza de forma transparente a las MVs.
- Memoria no paginada es aquella que siempre reside en memoria principal. Ideal si priorizamos el rendimiento.
- Memoria paginada es aquella que puede ser transferida al área de intercambio. Ideal si priorizamos la escalabilidad.
- MVWare y KVM permiten utilizar ambos tipos de memoria en una MV.
- Virtual Box, Microsoft Virtual PC y Virtual Server sólo utilizan memoria no paginada.

- Dispositivos básicos emulados en KVM: proporcionan las funcionalidades básicas.
  - Intel i440FX host PCI bridge.
  - PIIX3 PCI to ISA bridge.
  - PS/2 mouse and keyboard.
  - EvTouch USB graphics Tablet.
  - PCI UHCI USB controller and a virtualized USB hub.
  - Emulated serial ports.
  - EHCI controller, virtualized USB storage and a USB mouse.
  - USB 3.0 xHCI host controller (Technology Preview in Red Hat Enterprise Linux 7.3).

- Controladoras emuladas: dan lugar a una capa entre el sistema invitado y el núcleo Linux del sistema anfitrión(que gestiona el dispositivo fuente).
- La traducción entre la capa de la controladora emulada y el núcleo Linux la realiza el hypervisor.
- Cualquier dispositivo del mismo tipo (almacenamiento, red, teclado o ratón) que sea reconocido por el núcleo de Linux puede utilizarse como dispositivo fuente de las controladoras emuladas.

- Controladoras emuladas:
  - Controladoras de almacenamiento.
  - Controladora IDE.
  - Controladora de disco flexible (floppy).
  - Controladora de sonido.
  - Controladora de gráficos.
  - Controladora de red.
  - Controladora de watchdog.

- Dispositivos paravirtualizados:
  - Aumentan el flujo de E/S.
  - Disminuyen los tiempos de latencia de E/S.
  - Aportan nuevas funcionalidades a los sistemas invitados.
- La API virtio hace de capa intermedia entre el sistema invitado y el sistema anfitrión.
- Un dispositivo paravirtualizado posee dos partes:
  - El dispositivo en el sistema anfitrión.
  - El manejador de dispositivo en el sistema invitado.
- Es recomendable, siempre que sea posible, utilizar dispositivos paravirtualizados frente a dispositivos emulados.

- Tipos de dispositivos paravirtualizados:
  - Dispositivo de red (virtio-net).
  - Dispositivo de almacenamiento de bloque (virtio-blk).
  - Controladora ISCSI (virtio-scsi).
  - Dispositivo de comunicación serie (virtio-serial).
  - Reloj.
  - Dispositivo de memoria balloon (virtio-ballon).
  - Generador de números aletaorios (virtio-rng).
  - Controladora gráfica (QXL).

- Dispositivos físicos del sistema anfitrión. Ciertas plataformas hardware de los sistemas anfitriones permiten utilizar directamente sus recursos hardware a las MVs.
- En virtualización este proceso es conocido como "asignación de dispositivo" o también "paso a través" (passthrough).
- Tipos de recursos del sistema anfitrión que se pueden asignar a un sistema invitado:
  - CPU.
  - Zonas de memoria principal.
  - Tarjetas controladoras.
  - Unidades de discos y particiones de disco.
  - Controladoras de red.

- Actualmente los sistemas modernos ofrecen funcionalidades de DMA y reasignación de interrupciones para garantizar que las transferencias de E/S se realicen dentro de unos límites establecidos previamente.
  - Sistemas Intel: VT-d.
  - Sistemas AMD: AMD-Vi.
- Se trata de una funcionalidad especialmente interesante en sistemas anfitriones, ya que:
  - Facilita el aislamiento de las operaciones de E/S que realizan las MVs.
  - Mejora el rendimiento de las operaciones de E/S.
  - Reducen la carga de trabajo de las CPUs del sistema anfitrión.
- Virtual Function I/O (VFIO) es un manejador de dispositivo PCI del kernel Linux que posibilita transferencias entre los dispositivos de E/S y el espacio de memoria de usuario de manera segura, utilizando la funcionalidad IOMMU del procesador.
- Utilizando VFIO, en RHE 7. se pueden conectar hasta 32 dispositivos PCI a una MV, siendo posible conectar tarjetas NVIDIA GPU.

- Virtualización de E/S de raíz única (Single Root I/O Virtualization, SR-IOV). Funcionalidad de la arquitectura Peripheral Component Interconnect express (PCIe) que posibilita el uso compartido del bus PCIe entre las máquinas virtuales.
- La operatoria con SR-IOV se desarrolla en dos ámbitos:
  - Funciones físicas (PF). Repertorio completo de funciones que poseen los dispositivos PCIe que incluyen las capacidades SR-IOV y habilidades para mover datos dentro y fuera del dispositivo.
  - Funciones virtuales (VF). Funciones PCIe "ligeras" que contienen los recursos necesarios para el movimiento de datos en un dispositivo PCIe, pero con un conjunto de recursos de configuración mínimo. Cada VF está asociada a un PF de un dispositivo.
- Uso típico de SR-IOV: a una MV se le puede asignar una función virtual de SR-IOV (VF) para la conexión de red. El sistema invitado y el adaptador físico intercambian datos directamente.

- Ventajas de asignar VF a una MV:
  - Las VF tienen un rendimiento casi nativo.
  - Baja latencia: al conectar directamente una VF a una MV, se omite el proceso de software, ya que la máquina virtual está conectada directamente a un componente de hardware.
  - Se mejora la escalabilidad del anfitrión: al conectar directamente las VF, se evita el uso de la CPU, lo que significa que hay más CPU disponible para las aplicaciones de las MVs.
  - La protección de datos entre MVs está garantizada porque a cada PF y VF se le asigna un Identificador de Solicitante (RID) único que permite a una unidad de administración de memoria de E/S (IOMMU) diferenciar entre diferentes flujos de tráfico ocasionados por las Mvs.

- Los dispositivos de almacenamiento utilizados por las MVs pueden ser:
  - Unidades virtuales (archivos de imagen de disco).
    - Asociadas a controladoras paravirtualizadas.
    - Asociadas a controladoras emuladas.
  - Unidades físicas (discos o particiones de disco) de almacenamiento del sistema anfitrión.
  - Volúmenes lógicos definidos en el sistema anfitrión.
  - Volúmenes de almacenamiento proporcionados por sistemas de almacenamiento en red.

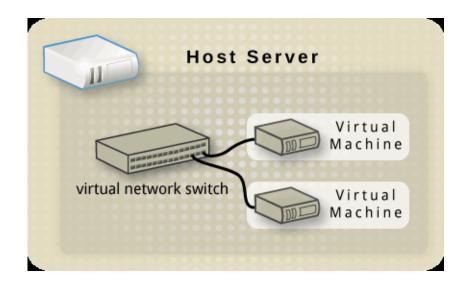
- Contenedor de almacenamiento. Es una abstracción que proporciona:
  - El espacio reservado para albergar los volúmenes.
  - Las funcionalidades requeridas de seguridad, rendimiento y facilidad para administrar este espacio.
- Los contenedores se pueden desplegar en:
  - Espacios de almacenamiento local: directorios, discos físicos, particiones y volúmenes lógicos.
  - Almacenamiento compartido mediante protocolos de red: NFS, iSCSI, ...

- Las imágenes de disco de una MV se implementan usando uno o varios archivos en el sistema anfitrión. Con ello se consigue:
  - Robustez.
  - Movilidad.
- Propiedades de imágenes de disco:
  - Expansión dinámica (*Dynamically Expanding/Dinamic Disk*).
  - Se reserva su tamaño al crearlo (Fixed/Prellocated Disk).
  - Se asocia a un disco físico o partición física (Linked/Physical Disk).
  - Las escrituras se realizan en primera instancia en un archivo temporal y luego se realizan en el disco virtual (Undo/Undoable Disk). Se pregunta al finalizar la ejecución de la MV.
  - Las escrituras se realizan en el momento que el sistema operativo MV las ordena (*Persistent Disk*) o se pueden descartar y se puede volver a un estado inicial cuando la MV se reinicia (*Nonpersistent Independent Disk*).
  - Los accesos se guardan en un archivo de log de sesión y posteriormente de forma voluntaria se actualiza el disco (Append Disk)
  - El contenido de un disco se representa mediante una estructura jerárquica de imágenes (*Differencing Disks*). Se parte de una imagen inicial (*baseline virtual disk*) y se van generando imágenes adicionales (*child disks*).
  - Tamaño dinámico (Resizing Disk).
- Las propiedades soportadas dependen del formato utilizado en la creación de la imagen de disco.

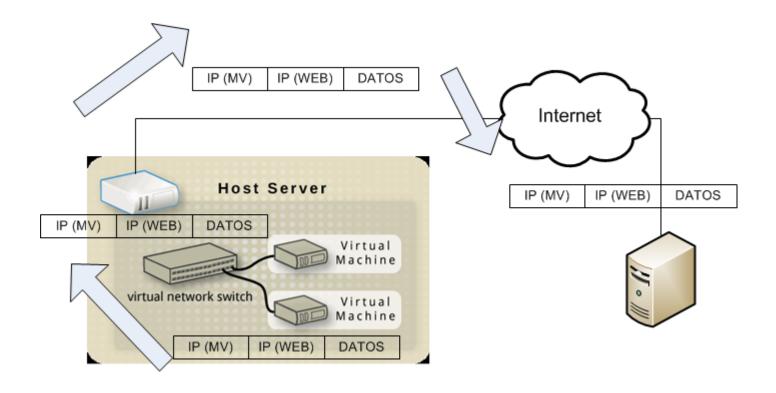
- Formatos de imágenes de disco soportados por libvirt
  - raw: un archivo sin formato, suelen tener extensión .img.
  - dmg: Formato de imagen de disco de Mac.
  - iso: formato ISO para CDROM, DVD.
  - qcow y qcow2: nativos de QEMU v1 y v2.
  - MVdk: nativo de Mvware.
  - parallels: nativo de Parallels.
  - vdi: nativo de VirtualBox.
  - vpc: nativo de VirtualPC.
  - vvfat: sistema de archivos vfat.

- Se estructuran en base a dos conceptos.
  - Controladora de red (NIC)
    - Controladora emulada.
    - Controladora paravirtualiazada.
    - Controladora del anfitrión conectada a la MV
  - Switch virtual. Se implementan mediante filtros de red proporcionados por libvirt y reglas del cortafuegos del sistema anfitrión
    - Red virtual aislada. Se implementan mediante filtros de red manejados por libvirt.
    - Red virtual de tipo NAT. Se implementan utilizando reglas del cortafuegos del sistema anfitrión.
    - Red virtual de tipo enrutada. Se implementan utilizando reglas del cortafuegos del sistema anfitrión.
  - Bridge del sistema anfitrión que se asocia a una NIC de las MVs.

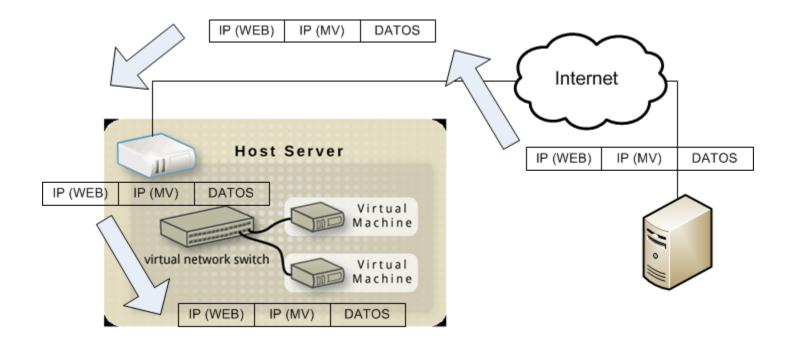
- Un switch virtual representa una red virtual conectada con el anfitrión.
- La comunicación entre redes virtuales y con el exterior es gestionada por el anfitrión.
- El anfitrión realiza funciones de enrutador.



Flujo de paquetes (ida)



Flujo de paquetes (vuelta)



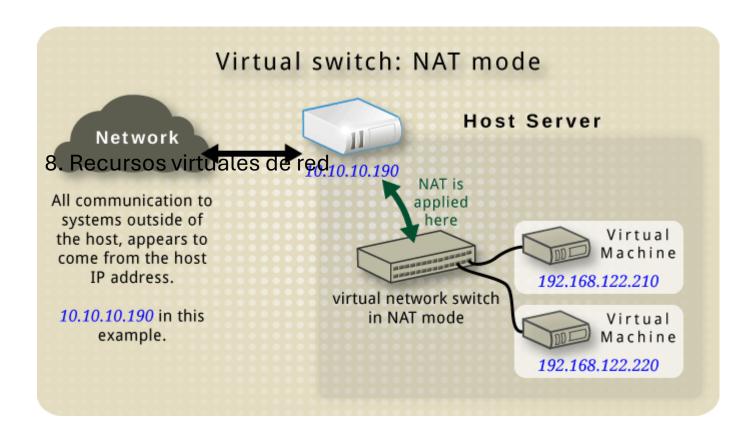
- En Linux el switch virtual se muestra como una interface de red.
- La primera vez que se inicia crea la interface virb0
- Las redes virtuales pueden operar en tres modos:
  - Red NAT
  - Red enrutada
  - Red aislada
  - Su modo de operación lo define la configuración el cortafuego (iptables).
- La interface virb0 representa a una red NAT cuyo nombre es default.

- Red NAT
  - Se usa
    - MV con direcciones privadas
    - Conexión al exterior
- → Hacer NAT sobre la dirección fuente

-A POSTROUTING -s 192.168.11.0/24! -d 192.168.11.0/24 -o virbr0-nic -j MASQUERADE

- Si se desea conectarse desde el exterior
  - Desvío de puerto explícito con *iptables*

Red NAT

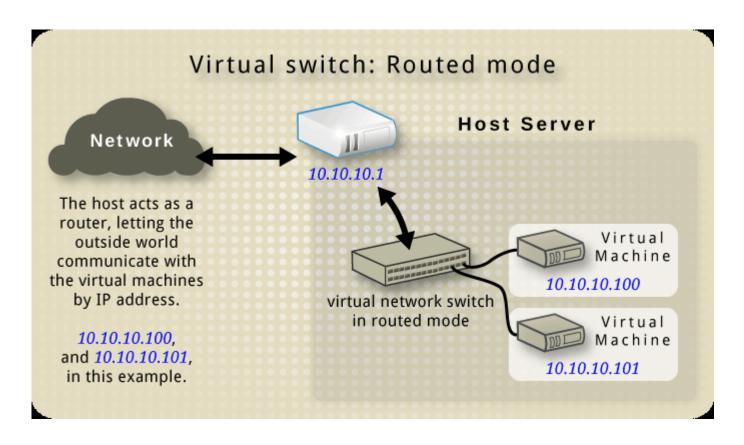


- Red enrutada
  - Se usa
    - MV con direcciones reales (enrutables)
    - Conexión al exterior
- → Permitir acceso hacia y desde el exterior

```
-A FORWARD -d 193.16.100.0/24 -o virbr1 -j ACCEPT
```

-A FORWARD -s 193.16.100.0/24 -i virbr1 -j ACCEPT

Red enrutada

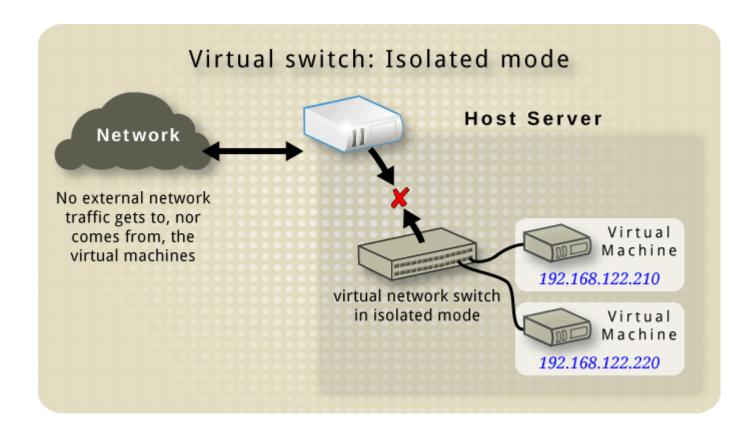


- Red aislada
  - Se usa
    - MV sin conexión
- → Impedir el acceso

-A FORWARD -o virbr2 -j REJECT --reject-with icmp-port-unreachable

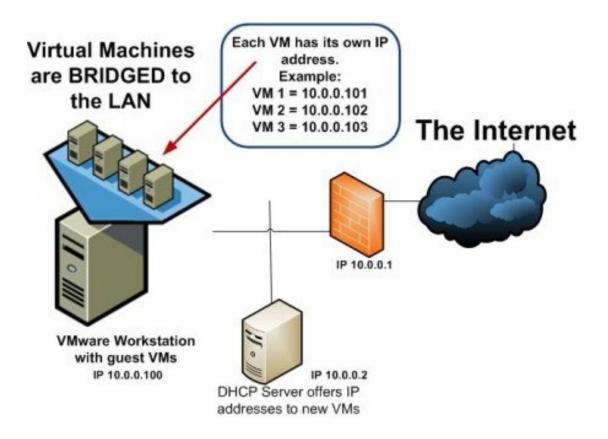
-A FORWARD -i virbr2 -j REJECT --reject-with icmp-port-unreachable

Red aislada



- Interfaz modo puente (bridge)
  - Para conectar MVs a la misma LAN que el host físico
  - Se define un puente (bridge) al que se conecta el anfitrión y a las MVs.
    - Las MVs conectadas al bridge poseen direcciones de la misma red que la interface física.

Interfaz modo puente (bridge)



# Bibliogtrafía

- Red Hat Enterprise Linux 7. Virtualization Getting Started Guide.
- Red Hat Enterprise Linux 7. Virtualization Tuning and Optimization Guide.