中断处理流程

1. qemu通过kvm的ioctl命令KVM_CREATE_IRQCHIP调用到kvm内核模块中,在内核模块中创建和初始化PIC/IOAPIC设备(创建设备对应的数据结构并将设备注册到总线上。

```
kvm_arch_vm_ioctl(s, KVM_CREATE_IRQCHIP)|--> kvm_pic_init/* i8259 初始化 */|--> kvm_ioapic_init/* ioapic 初始化 */|--> kvm_setup_default_irq_routing/* 初始化缺省的IRE */
```

KVM用中断路由表来保存中断向量:

```
struct kvm_irq_routing_table {
    int chip[KVM_NR_IRQCHIPS][KVM_IRQCHIP_NUM_PINS];
    u32 nr_rt_entries;
    /*
        * Array indexed by gsi. Each entry contains list of irq chips
        * the gsi is connected to.
        */
    struct hlist_head map[0]; /* 哈希表数组 */
};
```

虚拟机(VM)进行中断处理时一般需要从qemu的用户态进入内核态。最后会遍历每个vcpu,在满足条件时会为vcpu注入中断,然后让每个vpcu根据中断路由表执行中断。具体流程见:

https://luohao-brian.gitbooks.io/interrupt-virtualization/content/qemu-kvm-zhong-duan-xu-ni-hua-kuang-jia-fen-679028-4e2d29.html

2. 问题

- 。 是否可以在guestos发起中断后(针对IO中断),绕过vcpu的注入。因为IO中断需要访问物理设备,是否可以将vm与host的物理设备建立联系,从而加速中断的执行?
- o vcpu处理中断时,可能会访问hostos的资源。会有一个guestos到hostos的切换(VMExit),如何减少exit的次数与频率?
- 关于RT-OS的中断处理流程与GP-OS的有所不同,要考虑中断的实时性,是否可以在GP-OS上修改中断的处理流程达到和RT-OS近似的效果?
- 。 RT-OS中断处理流程?

IO相关

虚拟化面临物理IO设备有限的问题,比如物理网卡,在进行网络传输的时候资源受限。现存的机制有: Virtio机制。将物理的PCI设备进行抽象。

Virtqueue是传输层的抽象,用来交换数据。具体Virtio的IO流程如下图所示:

使用 Virtio 的完整虚机 I/O流程: Guest user-space Host -> Guest : interrupt injection Guest -> Host : hyper-call (instruction emulation) **QEMU** Guest kernel-space system emulated emulator device virtual-queue virtual-queue (front-end) (back-end) Host user-space Host Notifications Native kernel-space KVM module driver Host (Linux kernel + KVM module)

问题:

- 关于IO具体的虚拟化我们可以直接使用该virtio框架,进行相应的IO配置,相对GP-OS和RT-OS来说,IO的映射划分可能会有不同。可以改进virtua-queue的请求方法吗?
- ???

相关资料

- 1. Kernelgo's KVM学习笔记
- 2. virtio简介
- 3. 一种加速虚拟化中断的方式《A Comprehensive Implementation and Evaluation of Direct Interrupt Delivery》