lab3.md 2023/8/18

Lab 3 page tables

实验目的

本实验的目的在干熟悉 xv6 的多级页表的工作原理和优化 kernel 与 user 交互机制。

System call tracing (easy)

实验目的

在本实验中,我们将探索页表并对其进行修改,以加快某些系统调用,并检测哪些页已被访问。具体而言,我 们将实现一个用于加速系统调用的优化,并为某些用户进程添加一个只读共享页,用于存储特定信息。

实验步骤

- 1. 在用户进程被创建时,在 USYSCALL 虚拟地址处映射一个只读的页,并在该页的起始处存储一个 struct usyscall 结构体,用于存储当前进程的 PID。
- 2. 在 kernel/proc.h 中定义 struct usyscall 结构体,包含一个成员 pid, 用于存储进程的 PID。
- 3. 在 kernel/proc.c 的 allocproc() 函数中为每个新创建的进程分配并初始化 usyscall 页面。
- 4. 在 kernel/proc.c 的 proc_pagetable() 函数中添加用户进程页表中共享页的映射。

实验中遇到的问题和解决办法

- 问题:未正确在用户页表中添加共享页的映射。
- 解决办法:在 proc_pagetable() 函数中使用 mappages() 函数添加共享页的映射,并设置相应的标记位。

实验心得

通过本次实验,我们深入了解了操作系统内核的内存管理和页表结构。实现加速系统调用的功能,加深了对虚拟内存的理解和对RISC-V特权架构的应用。同时,学会了如何在页表中插入PTE,以加速特定系统调用。该实验还锻炼了我们在C语言中处理数据结构和指针的能力。整体而言,这是一次非常有趣且具有挑战性的实验。

Print a page table (easy)

实验目的

在本实验中,您将编写一个函数 vmprint(),用于打印页表内容。该函数接受一个 pagetable_t 参数,并以一定的格式打印出该页表的内容。

实验步骤

- 1. 在 kernel/vm.c 中实现 vmprint() 函数。
- 2. 使用递归或迭代的方式遍历页表,并按照一定的格式打印出每个 PTE 的索引、PTE 的 16 进制表示和从 PTE 中提取的物理地址。

lab3.md 2023/8/18

实验心得

通过本次实验,我们深入了解了操作系统内核的页表结构,并学会了遍历页表并打印出其中的信息。实现 vmprint()函数的过程中,我们对递归和迭代的应用有了更深入的了解,并加深了对页表中 PTE 格式和页表级数的理解。整体而言,这是一个非常简单但有趣的实验。

Detecting which pages have been accessed (hard)

实验目的

在本实验中,您将为 xv6 添加一个新功能,该功能通过检查 RISC-V 页表中的访问位来检测并向用户空间报告 此信息。我们将实现 pgaccess()系统调用,该系统调用用于检测哪些页面已被访问。具体而言,系统调用需要三个参数:需要检查的用户页中第一个页的起始虚拟地址、需要检查的用户页的数目和用于存储结果的缓冲区的用户空间地址。

实验步骤

- 1. 在 kernel/syscall.c 中添加 sys_pgaccess() 系统调用外壳。
- 2. 获取系统调用参数,包括待检查的用户页起始虚拟地址、待检查的用户页数量和存储结果的缓冲区的用户空间地址。
- 3. 在 kernel/vm.c 中实现 pgaccess() 系统调用功能。
- 4. 遍历指定的用户页,检查 PTE_A 位,若为 1 则表示该页最近被访问过,将结果存储到一个位掩码中,并 清除 PTE_A 位。
- 5. 将结果位掩码复制到用户空间缓冲区。

实验中遇到的问题和解决办法

- 问题:在实现 pgaccess()系统调用功能时,未正确遍历用户页并检查 PTE_A 位。
- 解决办法:在实现pgaccess()系统调用功能时,未正确遍历用户页并检查PTE A 位。

实验心得

通过本次实验,我们学会了在 xv6 中添加新的系统调用,以及如何使用用户空间缓冲区和内核空间缓冲区之间的数据传输。实现 pgaccess()系统调用的过程中,我们深入了解了 RISC-V 页表中的访问位 PTE_A,并学会了如何在内核中清除这些位。此外,我们也对用户空间和内核空间之间的地址转换有了更深入的了解。整体而言,这是一个有挑战性的实验,但通过克服问题,我们收获了很多知识和经验。

评分

usertests: all tests: OF == Test time == time: OK
Score: 46/46