CSC0016 - Advanced Operating Systems HW3_System Call for Process Information Retrieval NTUST_M11207521 陳俊博

一、 系統環境和前言

在軟體環境中,使用 VirtualBox 7.0.18 作為虛擬化平台,並在其中運行 Ubuntu 14.04.6 LTS(Trusty Tahr)作業系統。虛擬機器配置為使用 4 顆虛擬 CPU 和 8GB 記憶體,並設定了 50GB 的虛擬硬碟。虛擬機環境中使用的 Linux 核心版本為 4.4.0-142-generic,並透過 GCC 4.8.4 和 GNU Make 3.81 進行系統的編譯與建置。



圖 1 VirtualBox 環境

二、 先決條件

請使用先前作業中設定的開發環境進行此項操作。如果尚未完成開發環境的設置可以參考以下教學進行安裝和配置:Homework 2: Add a System Call in Linux Kernel 2.6.26。該教學詳細說明了如何安裝所需的工具和設定核心環境,以確保能順利進行後續的 system call 開發和測試。

三、 定義 prinfo Structure

在 include/linux/中創建 prinfo.h 檔案並定義 prinfo 結構(程式碼如附錄 A)。 此結構允許從核心中提取並組織一個程序的各種資訊,以便將這些資訊傳遞到使 用者層。以下是對 prinfo 結構中每個成員的說明和設計理由:

prinfo 結構設計用於在 system call 中傳遞程序的基本資訊。每個成員的作用如下:

• state:程序的當前狀態,如運行或睡眠中。

• nice:程序的優先級調整值,影響排程優先級。

- pid:程序 ID,用於唯一標識程序。
- parent pid:父程序 ID,用於追溯程序來源。
- youngest child pid:最年輕的子程序 ID,若無子程序則為 0。
- start time:程序的啟動時間(毫秒)。
- user_time 和 sys_time:程序在使用者模式和系統模式下消耗的 CPU 時間(毫秒)。
- uid:程序擁有者的使用者 ID。
- comm:程序名稱,最多15個字符。

這些成員提供了程序的基本資訊,有助於使用者層監控程序狀態。

四、 新增 System Call

本部分將介紹如何在 Linux 2.6.26 核心中新增一個 sys_prinfo_syscall system call,並通過 QEMU 進行測試。此過程包括修改核心程式碼、實現 system call、重新編譯核心以及撰寫使用者層級測試程式。

i. 新增 System Call 到 System Call Table

編輯 linux-2.6.26/arch/x86/kernel/syscall_table_32.S, 新增以下:

ii. 定義 System Call Number

編輯 linux-2.6.26/include/asm-x86/unistd_32.h, 新增以下:

```
#define __NR_timerfd_settime 325

#define __NR_timerfd_gettime 326

#define __NR_stud_id_syscall 327  /* It's my student id call (HW2)*/

#define __NR_prinfo_syscall 328  /* It's prinfo call (HW3)*/
...
```

注意! 確保 system call number 和 system call table 中的編號一樣。

iii. 宣告新的 System Call

編輯 linux-2.6.26/include/linux/syscalls.h, 新增以下:

```
#include 
#include #include #include #include #include #include #include #include #include #include #include #include #include #include #include #include #include #include #include #include #include #include #include #include #include #include #include #include #include #include #include #include #include #include #include #include #include #include #include #include #include #include #include #include #include #include #include #include #include #include #include #include #include #include #include #include #include #include #include #include #include #include #include #include #include #include #include #include #include #include #include #include #include #include #include #include #include #include #include #include #include #include #include #include #include #include #include #include #include #include #include #include #include #include #include #include #include #include #include #include #include #include #include #include #include #include #include #include #include #include #include #include #include #include #include #include </
```

iv. System Call 實作

在 linux-2.6.26/kernel/目錄下新增 prinfo_syscall.c 文件,並撰寫 system call 的程式碼 (見附錄 B)。

v. 修改核心 Makefile

為了確保 system call 能正確地被核心編譯,需要編輯 linux-2.6.26/kernel/Makefile 文件,在 obj-y 後面加入 prinfo_syscall.o (如附錄 C)。

vi. 編譯核心

將核心重新編譯,確保新的 system call 被正確整合到核心中。

~\$ make ARCH=i386

vii. 撰寫使用者層級測試程式

需要撰寫一個簡單的測試程式來呼叫這個新的 system call,驗證它是否正常運行。

- 1. 先撰寫 test_prinfo_syscall.c (附錄 D) 程式碼來呼叫這個 system call。
- 2. 再用這個命令來編譯撰寫完的程式: gcc -static -o test_prinfo_syscall test_prinfo_syscall.c。

viii. 將測試程式加入到 QEMU

將測試程式加入到 QEMU 的根文件系統中,能夠在模擬環境中運行它。

```
~$ cp test_prinfo_syscall busybox-1.30.1/_install/bin/
~$ cd busybox-1.30.1/_install
~$ find . -print0 | cpio --null -ov --format=newc | gzip -9 > ~/initramfs.cpio.gz
```

ix. 使用 QEMU 測試 System Call

使用 QEMU 模擬器啟動核心,並測試新增的 sys_prinfo_syscallsystem call。

```
~$ cd linux-2.6.26
~$ qemu-system-i386 -kernel arch/x86/boot/bzImage -initrd ~/initramfs.cpio.gz -append
"console=ttyS0" -m 512 -nographic
```

```
/ # /bin/test_prinfo_syscall
/ # dmesg | tail -n 10
```

```
Fusion NPT base driver 3.00.06

Copyright Co 1909-009 Lil Constitution

Copyright Co 1909-009 Lil Constitution

LecalDBN: rand/DBN: face/rand/DBN device initialized

LecalDBN: rand/DBN: face/rand/DBN: face/rand
```

圖 2 執行 system call 成功

五、 遇到的困難點

在這次新增 sys_prinfo_syscall 的過程中,struct 結構的定義和使用是一大挑戰。當我們在核心中定義 prinfo 結構時,必須確保每個欄位的型別和對齊方式與使用者層一致。這樣做的原因是,使用者層和核心層之間的數據傳遞需要完全對齊,否則會導致數據錯誤或解析失敗。例如,時間欄位如 start_time、user_time和 sys_time 需要統一單位,以避免使用者層解析數據時出現誤差。這些細節使得結構定義需要精確且一致,這是此作業中的重要挑戰。

在使用 struct 語法時,.操作符用於訪問結構中的成員。當我們有一個結構 變數 (例如 pinfo),可以透過 pinfo.state 來訪問 prinfo 結構中的 state 成員。否 則,如果我們有一個指向結構的指標(例如 struct prinfo *info),則需要使用->操作符(例如 info->state)來訪問成員。.與->操作符的選擇取決於變數是否為指標,這也是在核心程式碼中操作結構體時經常需要注意的基本語法。

六、 HackMD 筆記

Homework 3: System Call for Process Information Retrieval

七、 參考資料

- 1. Linux Kernel Documentation, https://www.kernel.org/doc/Documentation/.
- 2. Online Kernel Code Viewer, https://elixir.bootlin.com/linux/v2.6.26/source.
- 3. Adding a New System Call, https://www.kernel.org/doc/html/next/process/adding-syscalls.html.
- 4. C Structures (structs), https://www.w3schools.com/c/c_structs.php.
- 5. C struct, https://www.programiz.com/c-programming/c-structures.
- 6. 結構體(Structure), https://hackmd.io/@metal35x/H1VBKTnQL.
- 7. Linux 内核 API task_nice, https://deepinout.com/linux-kernel-api-linux-kernel-api-process-scheduling/linux-kernel-api-task nice.html.

附錄 A

```
// include/linux/prinfo.h
#ifndef _LINUX_PRINFO_H
#define _LINUX_PRINFO_H

struct prinfo {
    long state;
    long nice;
    pid_t pid;
    pid_t parent_pid;
    pid_t youngest_child_pid;
    unsigned long start_time;
    long user_time;
    long sys_time;
    long uid;
    char comm[16];
};
#endif /* _LINUX_PRINFO_H */
```

附錄 B

```
#include <linux/kernel.h>
#include <linux/syscalls.h>
#include <linux/sched.h>
#include <linux/uaccess.h>
#include <linux/prinfo.h>
#include <linux/list.h>
#include <linux/jiffies.h>
asmlinkage long sys_prinfo_syscall(struct prinfo __user *info) {
     struct task_struct *task = current;
     struct prinfo pinfo;
     struct task_struct *child;
     pid_t youngest_pid = 0;
     pinfo.state = task->state;
     pinfo.nice = task->static_prio - 120;
     pinfo.pid = task->pid;
     pinfo.parent_pid = task->parent->pid;
     list_for_each_entry(child, &task->children, sibling) {
           youngest_pid = child->pid;
     pinfo.youngest_child_pid = youngest_pid;
     pinfo.start_time = task->start_time.tv_sec * 1000 + task->start_time.tv_nsec / 1000000;
     pinfo.user_time = jiffies_to_msecs(task->utime);
     pinfo.sys_time = jiffies_to_msecs(task->stime);
     pinfo.uid = task->euid;
     strncpy(pinfo.comm, task->comm, sizeof(pinfo.comm) - 1);
     pinfo.comm[sizeof(pinfo.comm) - 1] = '\0';
     if (copy_to_user(info, &pinfo, sizeof(pinfo))) {
           return -EFAULT;
     return 0;
```

附錄 C

附錄 D

```
#include <stdio.h>
#include <sys/syscall.h>
#include <unistd.h>
#include <stdlib.h>
#include <string.h>
#include <errno.h>
#define SYS_PRINFO 328
struct prinfo {
     long state;
    long nice;
     pid_t pid;
     pid_t parent_pid;
     pid_t youngest_child_pid;
     unsigned long start_time;
     long user_time;
     long sys_time;
     long uid;
     char comm[16];
};
int main() {
    struct prinfo info;
     if (syscall(SYS_PRINFO, &info) == -1) {
          perror("syscall failed");
          return 1;
     else {
          printf("----\n");
          printf("Process State: %ld\n", info.state);
          printf("Nice Value: %ld\n", info.nice);
          printf("Process ID: %d\n", info.pid);
          printf("Parent Process ID: %d\n", info.parent_pid);
          printf("Youngest Child Process ID: %d\n", info.youngest_child_pid);
          printf("Start Time: %f ms\n", (double)info.start_time);
          printf("User Time: %f ms\n", (double)info.user_time);
          printf("System Time: %f ms\n", (double)info.sys_time);
          printf("User ID: %ld\n", info.uid);
          printf("Command: %s\n", info.comm);
          printf("-----\n");
          return 0;
```