



# EN 帶你入門系列 作業系統篇

Ian / 陳毅

#### 關於我

- 任職於禾薪科技擔任軟體工程師
- 開源專案參與
  - free5GC
  - ONF Aether project
  - 多場研討會講者
- 著有兩本資訊書籍
  - EN 帶你寫個作業系統
  - EN 帶你入門 5G 核心網路



#### 大綱

- 什麼是作業系統?
- 什麼是 RISC-V?
- 寫一個作業系統可以學到什麼?
- 會使用到的工具
- 基礎概念
- 延伸議題
- 問答時間







- 對我而言,作業系統是幫忙使用者控制硬體資源的軟體
  - · 它為每個任務分配 CPU 資源與記憶體資源
  - 它幫你處理外接硬體傳送過來的訊號(如: 鍵盤、網卡)
  - 它讓你能夠以指令或是操作圖像的方式,命令硬體完成工作

#### 什麼是作業系統?

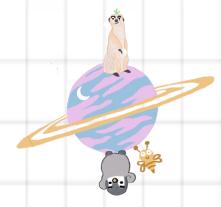
- 作業系統的「核心」做什麼?
  - 開機引導
  - 硬體設備管理
  - 檔案系統
  - 網路系統
  - 行程管理
  - 記憶體管理



#### 什麼是 RISC-V?

- ISA
- 開放硬體
- 由 UC Berkeley 發起
- Linux 與 AOSP 皆有 RISC-V 相關硬體的支援
- 多家公司採用,目前鎖定 AI 與車用市場





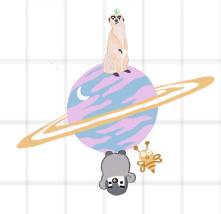
- 考試順利
- 有助於研究
- 對於資訊系統可以有更通透的理解
- 好找工作

#### 會使用到的工具

- QEMU
- Makefile
- Linker Script
- Assembly language
- C

#### 基礎概念

- 系統引導
- 任務管理
- 中斷處理
- 記憶體管理



#### ₹ 補充:

本次直播介紹的設計以及使用的程式碼 皆來自於開源的 mini-riscv-os 專案



#### 基礎概念: 系統引導

• 作業系統要怎麼啟動?

```
.equ STACK_SIZE, 8192
.global _start
_start:
   # setup stacks per hart
   csrr t0, mhartid
                                  # read current hart id
   slli t0, t0, 10
                                   # shift left the hart id by 1024
   la sp, stacks + STACK_SIZE
                                  # set the initial stack pointer
                                   # to the end of the stack space
   add sp, sp, t0
                                   # move the current hart stack point
                                   # to its place in the stack space
   # park harts with id != 0
   csrr a0, mhartid
                                   # read current hart id
                                   # if we're not on the hart 0
   bnez a0, park
                                   # we park the hart
                                   # hart 0 jump to c
        os_main
park:
   wfi
   j park
    .skip STACK_SIZE * 4
                                   # allocate space for the harts stac
```

## 基礎概念: 系統引導

• 啟動後需要進行哪些初始化工作?

```
void os_start()
{
    uart_init();
    page_init();
    lib_puts("OS start!\n");
    user_init();
    trap_init();
    plic_init();
    virtio_disk_init();
    timer_init(); // start timer interrupt ...
}
```



## 基礎概念: 任務管理

- Process 的生命週期
- Process 的排程
  - Mini-riscv-os 採用最基本的 Round Robin 排程器
- Process 的資源管理
- 同步問題

#### 基礎概念:中斷管理

- 什麼是中斷 (Interrupt) ?
- 中斷類型
  - 軟體中斷
  - 外部中斷
  - 計時器中斷
- 流程簡介
  - IRQ (Interrupt Request)
  - · CPU 暫停手邊任務
  - CPU 呼叫對應的 ISR (Interrupt Service Routine) 處理 IRQ
  - CPU繼續處理原本的工作



延伸議題:

• 中斷太多是否會影響效能? 如何改善?

#### 基礎概念:中斷管理

- 作業系統幫我們做什麼?
  - 設定計時器中斷
  - 為每個 IRQ 定義 ISR
  - · 當收到 IRQ,轉交給對應的 ISR
  - 過程中需考慮特權模式的切換

#### 基礎概念: 記憶體管理

- Mini-riscv-os 允許 Process
  - · 存取 stack 中的資料
  - 使用 heap 中的資料
- 如何做到呢?
  - ·以 stack 為例:

```
create a new task
int task create(void (*task)(void))
    int i = taskTop++;
    if (i >= MAX_TASK)
        return -1;
    ctx_tasks[i].ra = (reg_t)task;
    // ctx_tasks[i].pc = (reg_t)task;
    ctx tasks[i].sp = (reg t)&task stack[i][STACK SIZE - 1];
    return i;
// switch to task[i]
void task_go(int i)
    ctx_now = &ctx_tasks[i];
    // switch_to(ctx_now);
    sys_switch(&ctx_os, &ctx_tasks[i]);
```

#### 基礎概念: 記憶體管理



- Mini-riscv-os 允許 Process
  - 存取 stack 中的資料
  - 使用 heap 中的資料
- ·如何做到呢?以heap為例
  - 使用 linker script 提前預留一大段記憶體空間。
  - 使用組合語言 export heap 的起始與終點地址。
  - 作業系統開機時,將這塊記憶體以 PAGE\_SIZE 計算出共有幾個 block 可被分配。
  - 同時使用額外的記憶體紀錄 Block 的分配狀況。





- 中斷的可擴展性 (scalability)
- 排程器的改良
- 考慮特權模式
- 改良記憶體管理機制
- 實作檔案系統







- 預設情況下,CPU 在處理 IRQ 時仍有可能再次收到 IRQ,較高優先權的 IRQ 會迫使原本的 ISR 讓出 CPU 資源。
- 這種一次處理多個中斷的情況,我們可以將它稱為 Nested Interrupt。
- 解法:
  - 處理 IRQ 時關閉 interrupt。
  - · 縮短 IRQ 的處理時間。





- 解法[2]也正是 Linux Kernel 給出的答案
  - · 當中斷發生,CPU 會先對它做「必要的」處理。
  - · 以網卡為例,首要任務就是先將網卡 buffer 中的封包複製到作業系統中。
  - •以上被稱為 hardirq。
  - 接著依情況直接接續處理 softirq, 或是喚醒 softirqd。





- •可以實作更為複雜的排程器,甚至是讓 OS 支援多核心的處理。
- 可以實作 Mutex 以及 EDF 或 RM 這類常出現在 RTOS 的排程演算法,實作出一個小規模的 RTOS。

#### 延伸議題-特權模式



- RISC-V 定義了三種模式給予系統基本的安全性:
  - Machine Mode
  - Supervisor Mode
  - User Mode
- Bare Metal: Machine Mode only
- RTOS: Machine + User Mode
- General: Machine + Supervisor + User Mode





- Mini-riscv-os 會在系統啟動時預留一個很大的空間,作為每個 Process 的 stack 空間。
- 每一個 Process 都直接存取到 physical address, 而非 Virtual Address。
  - 實務上這樣非常危險,惡意的 Process 能夠接觸到不屬於自己的記憶體 空間。
- 可參考 RISC-V 特權指定規格書,實作 page table。
  - Sv32, Sv39 以及 Sv48





- Mini-riscv-os 已經實作了 Virtio 相關的驅動程式,能夠讀取虛擬 磁碟的資料。
- 我們可以以此基礎實作出檔案系統,這部分可以參考 xv6 作業系統並加以改良。

#### 問與答



**fThome** 



SC-V 開發輕旅行



「計算機結構X作業系統實務X開 🗸 具紅 一本全方位的作業系統開發入門指南

- 1.第一本繁體中文的 RISC-V 相關書籍
- 2.探討數個開放原始碼專案的設計細節!
- 3.實務與理論兼具的技術書籍沒有碰過作業系統沒



lan Chen ②立即驗證)

Book(s) Author / Software Developer / free5GC

台灣 Taiwan Hsinchu City・ 聯絡資料

Medium 🚜

752 人關注 500+ 位聯絡人

願意接收

新增區塊

更多內容





國立交通大學



