## OS project1 report

B07902025 陳冠廷

Repo: https://github.com/timothychen1999/osProject1.git

設計:

scheduler 上所有的實作在 kernel 上都是用 *SCHED\_FIFO* 控制,由於他有允許較高優先度的 process 直接插入(preemptive),其中 FIFO 模式下優先權是依 ready time 設定,SJF 和 PSJF 皆是按預計執行時間設定,但 SJF 在任意 process 開始執行時就會自行將優先度拉至最高避免被超車,而 RR 中優先權由 scheduler 動態分配,每 500 time units 切換一次

實作上為了省去重新編譯 kernel 的麻煩,寫入核心紀錄的方式是透過 fprintf 寫入 /dev/kmsg (super user privilege),而取得時間是透過  $clock\_gettime$  來得到 奈秒級的時間資訊。

實作中 scheduler 和 child 分別被指定(sched\_setaffinty)在 Logical Core 23 和 24 執行以避免互相干擾。

## 環境資訊:

Kernel: 5.6.0-rc4

OS: ubuntu 18.04 LTS

Run as superuser

## 實際情形與理論的比較:

首先,雖然在執行期間兩個核心都穩定被完全占用,但可以發現每個 500 time unit 所需的時間仍不穩定,以及可以注意到在設定完 scheduler 之後有時 process 不會立刻開始執行,另外就是 fprinf 和 fopen 本身也需要一小段時間執行,因此執行結果和理論有些出入,其中因為 time unit 的不穩定性,這個問題在 round robin 模式下尤為明顯,而在另外三個模式中,為了提升模擬的精確度,在 time unit 執行完執行輸出前會將優先權降至最低以避免耽誤其他 process。