Design

原理很簡單,分配兩個 cores,一個 run processes,另外一個 scheduling。設置一個 process queue 決定 processes 的順序,每當 process 開始或交換的時候,就會 enqueue 當前的 process。之後,當 core 0(running processes)閒置的時候,就會 dequeue。Operations 分三種,分別是 dequeue, enqueue, low execution time priority enqueue。

FIFO: 開始 fork 的時候 enqueue , 執行的時候 dequeue。

PSJF: 當新的 process 開始的時候,會 yield 當前的 process,然後執行兩個 low execution time priority enqueue,分別 enqueue 開始和當前的 process。

RR: 基本上,與 FIFO 類似,但會讓 running process 跑一個 quantum time 之後 yield,然後 enqueue 再 dequeue 直到跑完。

SJF: 當新的 process 開始的時候,執行 low execution time priority enqueue。 與 PSJF 只差在 SJF 並沒有 yield 當前在跑的 process。

Kernel Version

Ubuntu 4.14.176

Practice versus theory

在 TIME_MEASUREMENT.txt 測試的時候,start time 和 end time 差距有時候會突然暴漲。總體來說,雖然閒置與跑 process 都是 500 個 unit time,但是實際閒置 core 的時間會比跑 process 的還要少。照理來說,core 1(scheduling core)會延遲,因為做比較多的 operation,造成相反的結果,一種可能是 syscall 需要花很多時間,延遲了 process 結束的時間。