

LAB2 report

1. 用 `getopt` 讀取 `argc`, `argv` 的參數，依照 `n,t,s,p` 來設定 `thread` 的 `property`，`thread` 的實作是依照讀進來的 `thread` 數來建立 `thread vector`，之後再用讀進來的 `schedule policy` 來設定 `thread` 的 `attribute`，也把 `priority` 指派給 `thread`，並把所有的 `thread` 都指派到同一個 `CPU` 後執行。

指派 `CPU` 的部分用 `cpu_set_t` 變數，`priority` 的部分則是用 `sched_param` 變數，`policy` 用 `pthread_attr_t`，所有都設定好後再用 `pthread_create` 建立 `thread`。

在 `thread function` 中，會先用一個 `barrier` 來擋住先進入 `thread function` 的 `thread`，直到所有的 `thread` 都建立完畢後，`thread` 才可以通過 `barrier`，並依照 `priority`、`policy` 來決定執行順序。

2.

```
Roy@os-next:~/os_lab2$ sudo ./sched_demo -n 3 -t 1.0 -s NORMAL,FIFO,FIFO -p -1,10,30
Thread 2 is starting
Thread 2 is starting
Thread 2 is starting
Thread 1 is starting
Thread 1 is starting
Thread 1 is starting
Thread 0 is starting
Thread 0 is starting
Thread 0 is starting
```

會有這樣的原因是因為 `real time thread` 會先做，而數字越大 `priority` 越高，所以 `thread2` 會比 `thread1` 先，最後才會輪到 `thread0`

3.

```
Roy@os-next:~/os_lab2$ sudo ./sched_demo -n 4 -t 0.5 -s NORMAL,FIFO,NORMAL,FIFO -p -1,10,-1,30
Thread 3 is starting
Thread 3 is starting
Thread 3 is starting
Thread 1 is starting
Thread 1 is starting
Thread 1 is starting
Thread 0 is starting
Thread 2 is starting
Thread 0 is starting
Thread 2 is starting
Thread 0 is starting
Thread 2 is starting
```

`Priority` 高的先做，所以 `thread3` 比 `thread1` 先做，之後因為 `thread0` 跟 `thread2` 的 `priority` 相同，所以他們會輪流執行。

4.

```
for(int i = 0 ; i < 3 ; i++)
{
    std::cout << "Thread " << thread_id << " is starting" << std::endl;
    auto start_time = std::chrono::steady_clock::now();
    auto end_time = start_time + std::chrono::milliseconds(wait_time);
    //std::cout << wait_time << std::endl;
    while(std::chrono::steady_clock::now() < end_time)
    {
        //busy waiting
    }
}
```

計算 start_time 跟 end_time 後用 while 迴圈來達成 busy waiting

5.會規定 real time 的 thread 可以占 1 秒鐘的多少百分比，如果是 1000000，就代表 1 秒鐘 100%都執行 real time，如果是 950000，則代表 1 秒鐘 95%執行 real time，如果這樣設定，則在 real time thread 之間可能會有 normal thread 插進來執行。