

# OS Project-2

Chi-Chia Huang 311512039

## 1. First part

- Parse command-line

Using function `getopt()` to parse the command-line, 利用"-x argument"的形式字符後面跟隨一個選項參數, `optarg`會指向選項參數, 可以先將各選項參數儲存到陣列當中。

此外 `char *strtok(char *str, const char *delim)`, `delim`為分割的符號, 可將字串切開。

```
int num_threads=atoi(argv[2]);
int thread_id[num_threads];
char *policies[num_threads];
int priorities[num_threads];
char *d=",";
char *s_p;
char *p_p;
int busy_time;
int main(int argc,char *argv[]){
    while((ch=getopt(argc,argv,"n:t:s:p:")) !=-1){
        switch(ch){
            case 'n':
                for(int i=0;i<num_threads;i++){
                    thread_id[i]=i;
                }
                break;
            case 't':
                busy_time=atoi(optarg);
                break;
            case 's':
                char *s_string=optarg;
                s_p=strtok(s_string,d);
                for(int i=0;i<num_threads;i++){
                    policies[i]=s_p;
                    s_p=strtok(NULL,d);
                }
                break;
            case 'p':
                char *p_string=optarg;
                p_p=strtok(p_string,d);
                for(int i=0;i<num_threads;i++){
                    priorities[i]=atoi(p_p);
                    p_p=strtok(NULL,d);
                }
                break;
        }
    }
}
```

- Set cpu affinity

將thread都設定在CPU-0，如果不這樣做在thread排程上可能不會按照給定的優先權排程，可參考以下網站

#### C/C++ Linux/Unix 讓執行緒跑在指定 CPU 的方法 sched\_setaffinity

本篇 ShengYu 介紹 C/C++ Linux/Unix 執行緒設定 CPU 的方法 sched\_setaffinity()，主執行緒要設定跑在哪顆 CPU 的話，可以直接在 main 裡的主執行緒使用 sched\_setaffinity() 設定即可，sched\_setaffinity() 的第一個參數為 pid，以我的電腦來說是單 CPU 4 核心，所以有 CPU0~CPU3 可以選擇，這邊示範選擇跑在 CPU3，也可以使用 pthread\_setaffinity\_np() 來設定 main 主  
[https://shengyu7697.github.io/cpp-sched\\_setaffinity/](https://shengyu7697.github.io/cpp-sched_setaffinity/)

```
int cpu_id = 0;
cpu_set_t cpuset;
CPU_ZERO(&cpuset);
CPU_SET(cpu_id, &cpuset);
sched_setaffinity(0, sizeof(cpuset), &cpuset);
```

- **Set the attributes to each thread**

先初始化thread參數，並且選擇繼承方式，接著設定排程Policy以及Priority(如果是real-time scheduling police才需要Priority)，在創建work-thread的時候一併傳入。

```
pthread_attr_t attr[num_threads];
struct sched_param param[num_threads];

pthread_attr_init(&attr[i]);
pthread_attr_setinheritsched(&attr[i], PTHREAD_EXPLICIT_SCHED);
pthread_attr_setschedpolicy(&attr[i], policy_int);
param[i].sched_priority = priorities[i];
pthread_attr_setschedparam(&attr[i], &param[i]);
pthread_create(&thread[i], &attr[i], thread_func, &thread_information[i]);
```

- **Start all threads at once**

利用function pthread\_barrier\_init(), pthread\_barrier\_wait(), pthread\_barrier\_destroy(), 去等待所有work-thread全布建完成後再同步放其執行，如果沒有這樣做的話，可能會導致先創立好的work-thread會先被執行，這樣就不會按到預先設定的排程輸出，可參考以下網站

pthread\_barrier\_init, pthread\_barrier\_wait 簡介 qq405180763 的博客-CSDN 博客 pthread\_barrier\_init  
pthread\_barrier 系列函数在 中定义，用于多线程的同步，它包含三个函数：--pthread\_barrier\_init() --  
pthread\_barrier\_wait() --pthread\_barrier\_destroy() 那么pthread\_barrier\_\*是用来做什么的？这三个函数又怎么配合使用呢？ ...  
 <https://blog.csdn.net/qq405180763/article/details/23919191>



- **Wait for all threads to finish**

利用function `pthread_join(pthread_t thread, void **retval)`，main-thread會等到所有work-thread都執行完畢才接著繼續執行，可參考以下網

## 2. Second part

Describe the results of `./CPU_scheduling -n 3 -t 1.0 -s NORMAL,FIFO,FIFO -p -1,10,30` and what causes that :

`SCHED_FIFO` 為real-time policy，所以他會優先於 `SCHED_OTHER`，然後 `SCHED_FIFO` 會依照Priority(1-99)去決定誰先執行，數字越大優先度越高，所以輸出結果會如圖示



`sched_rt_runtime_us=950000(μs)`是預設real-time thread 執行時間，必須先設定 `sched_rt_runtime_us=1000000(μs)`，然而`sched_rt_period_us=1000000`為CPU調度排程的週期，如果不將`sched_rt_runtime_us`設定為`1000000(μs)`，會導致normal thread在real-time thread執行完後先搶佔CPU

```
pu9730962@pu9730962-virtual-machine: ~/OSproject2
pu9730962@pu9730962-virtual-machine:~/OSproject2$ sudo ./CPU_scheduling -n 3 -t 1.0 -s NORMAL,FIFO,FIFO -p -1,10,30
Thread 2 is running
Thread 2 is running
Thread 2 is running
Thread 1 is running
Thread 1 is running
Thread 1 is running
Thread 0 is running
Thread 0 is running
Thread 0 is running
pu9730962@pu9730962-virtual-machine:~/OSproject2$
```

Describe the results of `./sched_demo -n 4 -t 0.5 -s NORMAL,FIFO,NORMAL,FIFO -p -1,10,-1,30` , and what causes that :

當所有為 `SCHED_FIFO` 的thread執行完畢，剩下來為 `SCHED_OTHER` 類型的thread會平均分配CPU資源，所以會呈現2,0,2,0,2,0交叉的輸出結果

```
pu9730962@pu9730962-virtual-machine: ~/OSproject2
pu9730962@pu9730962-virtual-machine:~/OSproject2$ sudo ./CPU_scheduling -n 4 -t 0.5 -s NORMAL,FIFO,NORMAL,FIFO -p -1,10,-1,30
Thread 3 is running
Thread 3 is running
Thread 3 is running
Thread 1 is running
Thread 1 is running
Thread 1 is running
Thread 2 is running
Thread 0 is running
Thread 2 is running
Thread 0 is running
Thread 0 is running
Thread 2 is running
Thread 0 is running
pu9730962@pu9730962-virtual-machine:~/OSproject2$
```

### 3. Third part

Describe how did you implement n-second-busy-waiting?

利用 `clock()` 先設定一個初始時間，直到時間大於設定的`busy_wait`的時間才能跳出while迴圈，再執行下一次的printf



`CLOCKS_PER_SEC` 表示一秒鐘內CPU運行的時鐘週期數，單位為1000/sec，所以除上  
`CLOCKS_PER_SEC` 就可以獲得秒數

```
for (int i = 0; i < 3; i++) {
    start_time=clock();
    printf("Thread %d is running\n", thread_num);
    /* Busy for <time_wait> seconds */
    while(1){
        end_time=clock();
        if(((double)(end_time-start_time)/CLOCKS_PER_SEC)>busy_wait){
            break;
        }
    }
    sched_yield();
}
```