## HW1 Mbed OS Semaphore and Button/LED IO

#### R11921008 電機碩二 羅恩至

I. Discussion of main.cpp

程式改動部分:

1. 將 Semaphore 的 initial value 從 0 改為 1,讓程式在編譯之後便能直接 acquire 成功。

```
Semaphore led_sem(1);
Thread t2;
Thread t3;
DigitalOut led1(LED1);
DigitalOut led2(LED2);
```

2. 在 void led\_thread(void const \*name)函式當中,進行參數修改,把原先對應 led2 的部分改成 led1, led3 的部分改 led2。

```
oid led_thread(void const *name) {
  while (1) {
      led_sem.acquire();
      while (1) {
          if (*((int*)name) == 1) {
              LD1_TOG;
               ThisThread::sleep_for(LED_DELAY);
              printf("led1\n");
               if(button_switch % 2 == 0) {
                   break;
          else if (*((int*)name) == 2) {
              LD2_TOG;
              ThisThread::sleep_for(LED_DELAY);
              printf("led2\n");
               if (button_switch % 2 == 1) {
                   break;
```

3.在 main 函式中,將 button.fall(&button\_pressed)那行註解掉,並改變 a2, a3 的數值為 1 與 2 , 分別對應 led1 以及 led2。

```
int main()

LD1_OFF;
LD2_OFF;
LD3_OFF;
LD4_OFF;

// button.fall(&button_pressed);
button.rise(&button_released); // switch led
const int a2 = 1;
const int a3 = 2;
t2.start(callback(led_thread, (void *)&a2));
t3.start(callback(led_thread, (void *)&a3));
while (1);
}
```

#### 討論:

- 1. 執行原先的 code,編譯完之後需按一下 button 後 led2 才會亮起(週期 1 秒的 閃爍),再按一次變成 led3 閃爍,形成 led2 和 led3 兩燈交互閃爍。而此次作業需求為 led1 與 led2 兩燈交互閃爍,因此 trace code 將原先與 led2 有關的變數改成 led1, led3 的部分則改為 led2。
- 2. 另一要求為編譯完後一開始 led1 燈即需閃爍,因此需要將 semaphore 的 initial value 改為 1,直接 acquire 成功以讓 led1 閃爍。不過實際操作發現,若只將 initial value 改為 1,則在按下 button 之後會出現其中一盞燈閃爍、而另一盞燈恆亮的情況,後來才花了許久時間才瞭解到需要將 main 函式中 button.fall(&button\_pressed)註解,因為程式一開始已經有 acquire,故不需要再切換至 falling edge。

#### II. Review questions.

### 1. What is the effect or the meaning of the initial value of the semaphore?

若 Semaphore 的初始值為 0,代表資源尚不可獲取,需要等到呼叫玩 release 之後,再去執行 acquire 後才會成功;而若初始值為 1,代表資源可以取得,不須 acquire 即能執行成功。

#### 2. What is the purpose of the C keyword volatile in the program?

在 C 中使用 volatile 的目的在於對於某些變數,不去 allocate CPU 的 register,以讓其他 thread 也可以看到最新的 value。

一般來說,當改變某個變數的 value,編譯器並不會馬上將更新過後的值寫 進記憶體當中,而是會先將變動的結果暫存在 CPU 的 register 裡,等 process 結 束過後才寫入記憶體中。而若此變數在 multi-thread 中需要用到時,可能就會因 為變動後的數值未寫入記憶體,導致存取到錯誤的值。因此在此狀況就需要使 用 volatile 宣告變數,來讓編譯器不要暫存變數,這樣當該變數有任何更動時, 其他 thread 也能夠隨時存取到最新的變數。

# 3. What are the roles played by the parameters of methods fall() and rise() in class InterruptIn?

fall(): Attach a function to call when a falling edge occurs on the input Interrupts are enabled for the pin.

rise(): Attach a function to call when a rising edge occurs on the input Interrupts are enabled for the pin.