

01076001 วิศวกรรมคอมพิวเตอร์เบื้องต้น Introduction to Computer Engineering

Arduino #9

Realtime OS #2

FreeRTOS: Task Handle



pxCreatedTask เป็นพารามิเตอร์ตัวสุดท้ายของ xTaskCreate โดย
 *pxCreatedTask เป็นพารามิเตอร์แบบส่งกลับ คือ เมื่อเรียกใช้ฟังก์ชัน xTaskCreate แล้วฟังก์ชันจะส่งกลับข้อมูลชุดหนึ่ง ที่ทำหน้าที่เป็นตัวชี้ไปยัง ฟังก์ชัน (Pointer) โดยจะต้องกำหนดตัวแปรขึ้นมารับดังนี้

TaskHandle_t blueHandle;

• โดย TaskHandle_t นั้นเป็นชนิดข้อมูล (Data Type) ของตัวแปรที่ใช้รับ
Pointer ที่ชี้ไปยังแต่ละ Task โดยการใช้ตัวแปรที่จะรับ Pointer มีตัวอย่างการใช้
ดังนี้

xTaskCreate(blueLedTask, "BLUE LED Task", 128, NULL, 1, &blueHandle);

FreeRTOS: Task Handle



หลังจากที่เรียกฟังก์ชัน xTaskCreate แล้ว ฟังก์ชันจะส่งคืน Pointer ที่ชี้ไปยัง Task blueLedTask คืนมาให้ ซึ่งสามารถใช้ตัวแปร Pointer นี้ในการอ้างอิง blueLedTask ได้ เช่น หากเราจะเปลี่ยนค่า Priority ของ blueLedTask เราสามารถอ้างถึง Task ได้ ดังนี้

vTaskPrioritySet(blueHandle,2);

- โดยฟังก์ชัน vTaskPrioritySet จะใช้ในการกำหนดค่า Priority ของ Task
- เมื่อเรียกใช้ฟังก์ชันดังกล่าว ค่า Priority ของ blueLedTask จะเปลี่ยนเป็น 2 และหาก ต้องการตรวจสอบค่า Priority ของ Task สามารถใช้ฟังก์ชัน

blueTaskPriority = uxTaskPriorityGet(blue_Handle);



FreeRTOS: Example 1



- ตัวอย่างนี้จะมีการสร้าง Task1 ด้วย Priority 1
- Task 1 จะสร้าง Task 2 ด้วย Priority 2 ทำให้ Task 2 ได้รับ CPU Time ไปทั้งหมด
 โดยมีการใช้ Task Handle โดยเก็บไว้ที่ Global Variable

```
#include <Arduino_FreeRTOS.h>
#include "task.h"

TaskHandle_t TaskHandle_2; // handler for Task2

void setup()
{
    Serial.begin(9600); // Enable serial communication library.
    pinMode(7, OUTPUT); // define LED1 pin as a digital output
    pinMode(8, OUTPUT); // define LED2 pin as a digital output
    xTaskCreate(Task1, "LED1", 100, NULL, 1, NULL);
}

void loop() {}
```





```
void Task1(void* pvParameters)
  while (1)
    Serial.println("Task1 Running");
    digitalWrite(7, HIGH); // sets the digital pin 7 off
    digitalWrite(8, LOW); // sets the digital pin 8 on
    vTaskDelay( 1000 / portTICK PERIOD MS ); // wait for one second
    xTaskCreate(Task2, "LED2", 100, NULL, 2, &TaskHandle 2);
void Task2(void* pvParameters)
{
    digitalWrite(7, LOW); // sets the digital pin 7 on
    digitalWrite(8, HIGH); // sets the digital pin 8 off
    Serial.println("Task2 is runnig and about to delete itself");
    vTaskDelay( 1000 / portTICK PERIOD MS ); // wait for one second
    vTaskDelete(TaskHandle 2);
```



FreeRTOS: Example 2



- ตัวอย่างนี้จะมีการสร้าง Task1 ด้วย Priority 3 และ Task2 ด้วย Priority 2 ซึ่งทำให้ Task1 มีความสำคัญสูงกว่า
- จากนั้น ใน Task 1 มีการปรับค่า Priority ของ Task 2 + 1 ทำให้มี Priority 3 เท่ากัน ทำให้ Task 2 มีโอกาสทำงาน

```
#include <Arduino_FreeRTOS.h>
#include <task.h>
void Task1( void *pvParameters );
void Task2( void *pvParameters );

TaskHandle_t TaskHandle_1; // handler for Task1
TaskHandle_t TaskHandle_2; // handler for Task2

void setup()
{
    Serial.begin(9600); // Enable serial communication library.
    xTaskCreate(Task1, "LED1", 100, NULL, 3, &TaskHandle_1);
    xTaskCreate(Task2, "LED2", 100, NULL, 2, &TaskHandle_2);
}

void loop(){}
```





```
void Task1(void* pvParameters)
  UBaseType t uxPriority = uxTaskPriorityGet( NULL );
  while (1)
    Serial.print("Task1 is running and about to raise Task2 Priority (");
    int TaskPriority = uxTaskPriorityGet(TaskHandle 2);
    Serial.print(TaskPriority);
    Serial.println(")");
    vTaskPrioritySet( TaskHandle 2, ( uxPriority + 1 ) );
   vTaskDelay( 1000 / portTICK PERIOD MS ); // wait for one second
void Task2(void* pvParameters)
  UBaseType t uxPriority = uxTaskPriorityGet( NULL );
 while (1)
    Serial.print("Task2 is running and about to lower Task2 Priority (");
    int TaskPriority = uxTaskPriorityGet(TaskHandle 2);
    Serial.print(TaskPriority);
    Serial.println(")");
    vTaskPrioritySet( TaskHandle 2, ( uxPriority - 2 ) );
    vTaskDelay( 1000 / portTICK PERIOD MS ); // wait for one second
```

Analogy: Too Much Milk



 สมมติสถานการณ์: A และ B อยู่บ้านเดียวกัน โดยมีข้อตกลงว่า ให้มีนมในตู้เย็นไว้กิน ถ้าใครเห็นตู้เย็นว่าง ให้ซื้อนมมาด้วย

Time	Person A	Person B
3:00	Look in Fridge. Out of milk	
3:05	Leave for store	
3:10	Arrive at store	Look in Fridge. Out of milk
3:15	Buy milk	Leave for store
3:20	Arrive home, put milk away	Arrive at store
3:25		Buy milk
3:30		Arrive home, put milk away

FreeRTOS: Synchronization

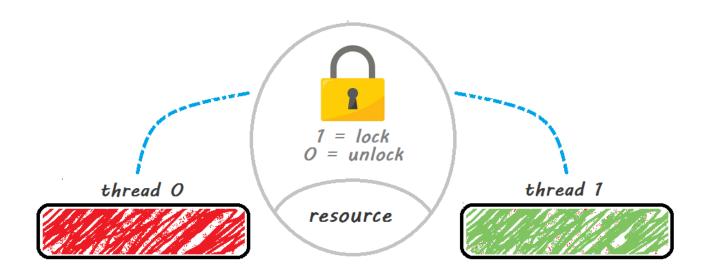


- ปัญหาที่ยกตัวอย่าง เป็นปัญหาของ Synchronization ซึ่งในระบบปฏิบัติการก็มีปัญหา นี้เช่นกัน ในกรณีที่มีการใช้ทรัพยากรร่วมกัน
- ตัวอย่าง คือ มี LED 1 ดวง โดยให้ Task #1 ON ถ้า OFF และ Task #2 OFF ถ้า ON
- การแก้ปัญหานี้ ต้องใช้สิ่งที่เรียกว่า Lock โดยทำหน้าที่ป้องกันไม่ให้คนอื่นทำการกับ ตำแหน่งที่กำลังใช้งาน
- 🗣 กรณีโจทย์ Too Much Milk ก็อาจจะ Lock ตู้เย็นในระหว่างที่ออกไปซื้อนม เป็นต้น





- กรณี ตัวอย่าง คือ มี LED 1 ดวง โดยให้ Task #1 ON ถ้า OFF และ Task #2 OFF ถ้า
 ON ต้องมีการ lock ทรัพยากรก่อนจะสั่งให้ติดหรือดับ
- กรณีนี้เราจะใช้เครื่องมือที่เรียกว่า Semaphore เพื่อให้เวลาใดๆ มีเพียง 1 Task ที่ สามารถใช้งาน LED ได้







```
#include <Arduino FreeRTOS.h>
#include "semphr.h"
#define LED
SemaphoreHandle t xBinarySemaphore;
void setup()
  Serial.begin(9600);
  pinMode(LED ,OUTPUT);
  xBinarySemaphore = xSemaphoreCreateBinary();
  xTaskCreate(LedOnTask, "LedON",100,NULL,1,NULL);
  xTaskCreate(LedoffTask, "LedOFF", 100,NULL,1,NULL);
  xSemaphoreGive(xBinarySemaphore);
void loop(){}
```

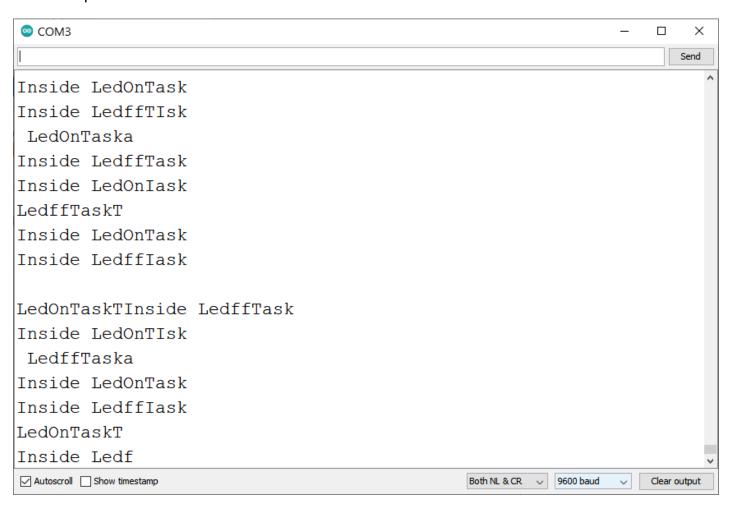




```
void LedOnTask(void *pvParameters)
  while(1)
   xSemaphoreTake(xBinarySemaphore,portMAX DELAY);
   Serial.println("Inside LedOnTask");
   digitalWrite(LED,LOW);
   xSemaphoreGive(xBinarySemaphore);
   vTaskDelay(1);
void LedoffTask(void *pvParameters)
  while(1)
    xSemaphoreTake(xBinarySemaphore,portMAX DELAY);
    Serial.println("Inside LedffTask");
    digitalWrite(LED, HIGH);
    xSemaphoreGive(xBinarySemaphore);
    vTaskDelay(1);
```

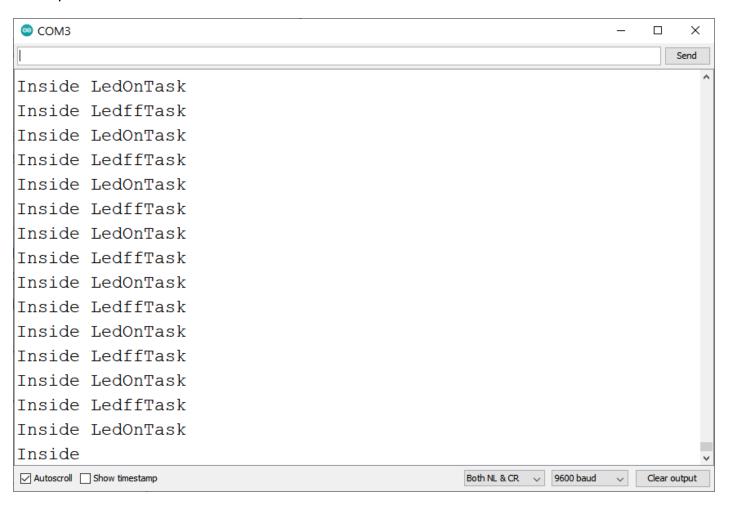


ไม่ใช้ Semaphore





• ใช้ Semaphore





- จะเห็นว่า กรณีที่ไม่ใช่ semaphore การ switch task อาจเกิดขึ้นในเวลาใดก็ได้ ทำให้ การแสดงผลไม่เป็นไปตามลำดับ
- แต่เมื่อมีการใส่ semaphore การ switch task จะเกิดขึ้นได้ ก่อน หรือ หลัง การ Lock เท่านั้น
 - กรณีที่ Task 1 มีการเรียกใช้ xSemaphoreTake ซึ่งทำให้ Task 1 ได้ semaphore ไป เมื่อ Task 2 ต้องการ semaphore จึงต้องรอ ทำให้ Task 2 ไปอยู่ในสถานะ Block เมื่อ Task 1 มีการเรียกใช้ xSemaphoreGive จึงทำให้ semaphore ว่าง
 - จากนั้น Task 2 จึงหลุดออกจากสถานะ Block และเรียกใช้ xSemaphoreTake ซึ่งทำให้
 Task 2 ได้ semaphore ไป เมื่อถึงรอบการทำงานของ Task 1 เมื่อมีการร้องขอ
 semaphore จึงไม่ได้ และเข้าสู่สถานะ Block จนกว่า Task 2 จะปล่อย semaphore
 - จึงทำให้การแสดงผลเป็นไปตามลำดับ เพราะจะรันได้ทีละ 1 Task ทั้งช่วงการทำงาน



• ขอยกอีกตัวอย่าง โดยกำหนด LED จำนวน 8 ดวง โดยกำหนดให้แต่ละดวง ควบคุม โดย 1 Task และมีเงื่อนไข คือ ให้แสดงผลเรียงตามลำดับ จาก 1-8



```
#include <Arduino FreeRTOS.h> // tested on Uno
#include <task.h>
#include <semphr.h>
#define LED ON
                   LOW
#define LED OFF HIGH
#define NUM LEDS (8)
const byte LED PINS[] = \{5,6,7,8,9,10,11,12\};
TaskHandle t taskHandles[ NUM LEDS ];
SemaphoreHandle t semaphores[ NUM LEDS ];
void task( void *pvParameters ); // task function prototype
void setup() {
  randomSeed( analogRead(0) );
  char sbuf[4]; int priority = (tskIDLE PRIORITY + 2);
  for ( int id=0; id < NUM LEDS; id++ ) {</pre>
     semaphores[id] = xSemaphoreCreateBinary();
     if ( id == 0 ) {
        xSemaphoreGive( semaphores[0] );
     sprintf( sbuf, "T%d", id );
     xTaskCreate( task, (const char *)sbuf, 60, (void *)id, priority,
&taskHandles[id] );
```



```
void loop() {} // do nothings
void task( void *pvParameters ) {
   int id = (int)pvParameters;
   int ledPin = LED PINS[id];
   pinMode( ledPin, OUTPUT );
   digitalWrite( ledPin, LED OFF );
   vTaskDelay( pdMS TO TICKS( random(100,1000) ));
   while(1) {
      if (xSemaphoreTake( semaphores[id], portMAX DELAY ) ==pdTRUE) {
         digitalWrite( ledPin, LED ON );
         vTaskDelay( pdMS TO TICKS(100) );
         digitalWrite( ledPin, LED OFF );
         xSemaphoreGive( semaphores[ (id+1) % NUM LEDS ] );
         taskYIELD();
```



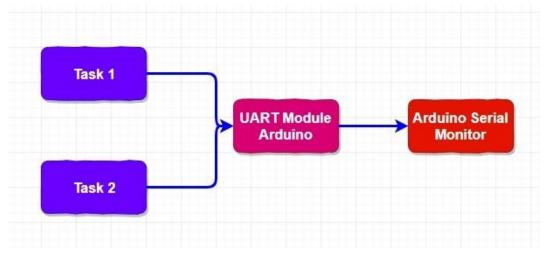
```
#include <Arduino FreeRTOS.h>
#include <task.h>
#include <semphr.h>
#define LED ON
                   LOW
#define LED OFF HIGH
#define NUM LEDS (8)
const byte LED PINS[] = \{5,6,7,8,9,10,11,12\};
TaskHandle t
               taskHandles[ NUM LEDS ];
SemaphoreHandle t semaphores[ NUM LEDS ];// task function prototypes
void task( void *pvParameters );
void sequencer( void *pvParameters );
void setup() {
  char sbuf[4]; int priority = (tskIDLE PRIORITY + 2);
  for ( int id=0; id < NUM LEDS; id++ ) {</pre>
     semaphores[id] = xSemaphoreCreateBinary();
     sprintf( sbuf, "T%d", id );
     xTaskCreate(task, (const char *)sbuf, 60, (void *)id, priority, &taskHandles[id] );
  xTaskCreate( sequencer, "sequencer", 60, NULL, priority, NULL );
void loop() {} // do nothings
```



```
void sequencer( void *pvParameters ) {
  int index = 0;
  while (1) {
      xSemaphoreGive( semaphores[ index ] );
      index = (index+1) % NUM LEDS;
      vTaskDelay( pdMS TO TICKS(100) );
  }
void task( void *pvParameters ) {
   int id = (int)pvParameters;
   int ledPin = LED PINS[id];
   pinMode( ledPin, OUTPUT );
   digitalWrite( ledPin, LED OFF ); while(1) {
      if (xSemaphoreTake( semaphores[id], portMAX DELAY ) == pdTRUE) {
         digitalWrite( ledPin, LED ON );
         vTaskDelay( pdMS TO TICKS(100) );
         digitalWrite( ledPin, LED OFF );
         taskYIELD();
```



- Semaphore ที่ผ่านไปเรียกว่า Binary Semaphore เนื่องจากมีสถานะเพียง Lock กับ ไม่ Lock แต่มี Semaphore อีกแบบ เรียกว่า Counting Semaphore โดยมี ความสามารถในการนับจำนวนครั้งของการ Lock
 - อาจใช้ในการนับจำนวน event โดยทำหน้าที่กำหนดจำนวน event ที่เกิดขึ้นได้
 - ใช้นับจำนวนทรัพยากรที่มีให้ใช้งาน เมื่อครบแล้ว ก็ไม่มีใครสามารถใช้ทรัพยากรนั้นได้ ระหว่างที่มีการใช้งาน







```
#include <Arduino FreeRTOS.h>
#include <semphr.h> // add the FreeRTOS functions for Semaphores (or Flags).
SemaphoreHandle t xSerialSemaphore;
void TaskDigitalRead( void *pvParameters );
void TaskAnalogRead( void *pvParameters );
void setup() {
  Serial.begin(9600);
  if (xSerialSemaphore == NULL)
    xSerialSemaphore = xSemaphoreCreateCounting(1, 1);
    if ( (xSerialSemaphore ) != NULL )
      xSemaphoreGive( ( xSerialSemaphore ) );
  xTaskCreate(TaskDigitalRead, "DigitalRead", 128, NULL, 2, NULL);
  xTaskCreate(TaskAnalogRead, "AnalogRead", 128, NULL, 1, NULL);
void loop() {}
```





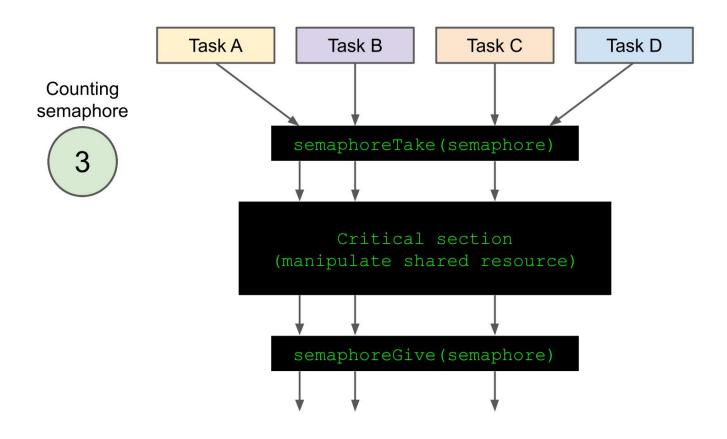
```
void TaskDigitalRead( void *pvParameters attribute ((unused)) )
 uint8 t pushButton = 2;
 pinMode(pushButton, INPUT);
  for (;;)
    int buttonState = digitalRead(pushButton);
    // If the semaphore is not available, wait 5 ticks
    if (xSemaphoreTake( xSerialSemaphore, ( TickType t ) 5 ) == pdTRUE )
      Serial.println(buttonState);
     xSemaphoreGive(xSerialSemaphore);
    vTaskDelay(1);
```



```
void TaskAnalogRead( void *pvParameters attribute ((unused)) )
{
  for (;;)
    int sensorValue = analogRead(A0);
    // If the semaphore is not available, wait 5 ticks
    if (xSemaphoreTake(xSerialSemaphore, (TickType t) 5 ) == pdTRUE )
    {
      Serial.println(sensorValue);
      xSemaphoreGive( xSerialSemaphore );
    }
    vTaskDelay(1);
```



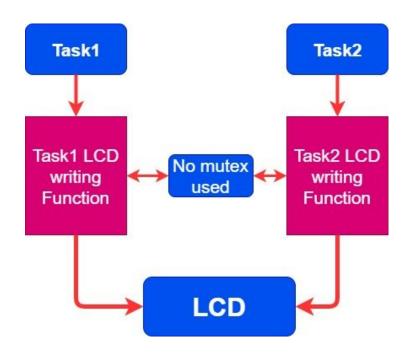
Semaphore: The Idea

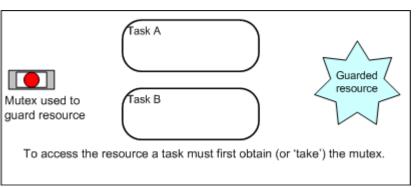


FreeRTOS: Mutual Exclusion



- ในการทำงานของ Task กรณีที่มีทรัพยากรที่ใช้ร่วมกัน จะมีการรับรองว่าไม่มีการเข้าไป ใช้ทรัพยากรพร้อมกัน (Mutual Exclision)
- ใน FreeRTOS จะมีการสร้าง Semaphore ชนิดพิเศษ โดยเป็น Binary Semaphore





FreeRTOS: Mutual Exclusion



```
#include <Arduino_FreeRTOS.h>
#include "semphr.h"
//create handle for the mutex. It will be used to reference mutex
SemaphoreHandle_t xMutex;

void setup()
{
    Serial.begin(9600);
    xMutex = xSemaphoreCreateMutex();
    xTaskCreate(OutputTask, "Printer Task 1", 100, "Task 1 \r\n",1,NULL);
    xTaskCreate(OutputTask, "Printer Task 2", 100, "Task 2 \r\n",2,NULL);
}
```

FreeRTOS: Mutual Exclusion



```
void OutputTask(void *pvParameters)
  char *pcStringToPrint;
  pcStringToPrint = (char *)pvParameters;
  while (1)
    printer(pcStringToPrint);
    vTaskDelay(pdMS TO TICKS(100));
// this printer task send data to arduino serial monitor
//also it is shared resource between both instances of the tasks
void printer(const char* pcString)
  // take mutex
  xSemaphoreTake(xMutex, portMAX DELAY);
  Serial.println(pcString); // send string to serial monitor
  xSemaphoreGive(xMutex); // release mutex
void loop(){}
```



FreeRTOS: Deadlock



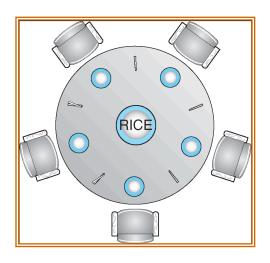
• กรณีที่ในแต่ละ Task ต้องการใช้ทรัพยากรมากกว่า 2 ตัว อาจเกิดเหตุการณ์ที่แต่ละ Task เป็นเจ้าของทรัพยากรอยู่ก่อนแล้ว 1 ตัว และ ต้องการจองอีก 1 ตัว เหตุการณ์นี้ เรียกว่า Deadlock

• จากรูป รถไฟต้องการเลี้ยวขวา และ ถูกขวางโดยรถไฟคันอื่น (จะแก้อย่างไร?)

FreeRTOS: Deadlock



- ปัญหา: Dining Philosophers เป็นสถานการณ์ที่นำเสนอโดยนักคอมพิวเตอร์ชื่อ
 Edsger Dijkstra ในปีค.ศ. 1965 เพื่อยกตัวอย่างปัญหาเกี่ยวกับการประสานการทำงาน
 ของ Task
- ปัญหานี้กล่าวถึง นักปราชญ์ เช่น 5 คน นั่งล้อมวงทานอาหารเย็น และต้องใช้ตะเกียบ มีจำนวนแท่งตะเกียบเท่ากับจำนวนนักปราชญ์ โดยวางตะเกียบหนึ่งแท่ง สลับกับที่นั่ง ของปราชญ์ เป็นวงกลมรอบโต๊ะ



FreeRTOS: Deadlock

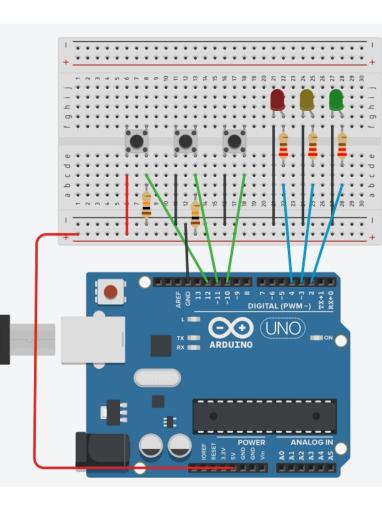


- นักปราชญ์แต่ละคน จะมีเวลาในการคิด (Thinking) ก่อนที่จะสลับไปทานอาหาร (Eating) โดยจะต้องหยิบแท่งตะเกียบ (Chopsticks) ที่อยู่ทางซ้ายและขวามือของ ตนเองตามลำดับ จากนั้นเมื่อทานแล้วโดยใช้เวลาช่วงสั้น ๆ จะต้องวางตะเกียบลง เพื่อให้คนข้าง ๆ ได้ หยิบใช้บ้าง
- ในการหยิบตะเกียบ นักปราชญ์แต่ละคนจะไม่คุยหรือสื่อสารกัน ถ้าหยิบแท่งตะเกียบ ทางซ้ายถือไว้แล้ว จะพยายามหยิบแท่งตะเกียบทางขวามือของตนเอง หรือรอจนกว่า คนข้าง ๆ จะวางแท่งตะเกียบ
- นักปราชญ์แต่ละคนเปรียบเสมือนทาส์ก (T0, T1, ..., T4) และแท่งตะเกียบเป็น ทรัพยากรที่จะต้องแชร์กันใช้ นักปราชญ์ที่นั่งติดกันจะกินพร้อมกันไม่ได้
- ถ้ามีเหตุการณ์ที่ถือตะเกียบคนละอัน จะเกิด Deadlock

Assignment #8



- เขียนโปรแกรม ให้แสดงดังนี้
 - กดปุ่มขวา เขียวติด 3 วินาทีแล้วดับ
 - กดปุ่มซ้าย แดงติด 3 วินาทีแล้วดับ
 - ถ้ากดปุ่มแดงหรือเขียวซ้ำ ให้ดับ
 - แม้จะเขียว แต่ถ้ากดซ้าย แดงต้องติด
 - ถ้าแดงอยู่ กดขวา ไม่มีผล
 - กดปุ่มกลาง เหลืองกระพริบ 2 วินาที (0.5s)
 - ปุ่มกลางจะมีผลเมื่อไฟอื่นไม่ติด
 (ปุ่มกลางมีความสำคัญน้อยที่สุด)
 - ให้แยก Task และใช้ Semaphore ช่วยในการ กำหนด การขึ้นต่อกันของการกด







For your attention