# 作業系統實務期末報告 - group 5

## 組員:

姓名學號	分工比例
蘇青衛B0629010	25%
顏于婷B0629023	25%
江行之B0629038	25%
謝秉寰B0629041	25%

## 1. RM

## 1. 每個函數之間的關係

### 1. main.c檔

### 1. main

負責初始化作業系統相關資源後,呼叫 createTaskSet 建立任務,然後再呼叫 oSStart 開始執行多任務

## createTaskSet

負責讀檔得到任務數量與執行時間和週期等資訊後建立週期性任務,會根據依序挑 出週期最小的工作,以遞增優先權值的方式建立任務(呼a叫 ostaskCreateExt)

# 3. periodTask

一個任務會執行的函數,內部就是無窮迴圈,當任務執行的剩餘時間歸零時,會重新計算deadline、將剩餘時間回復到滿,然後呼叫 OSTimeDly 變成waiting狀態的任務直到時間到才變回ready狀態

# 2. os\_core.c檔

## 1. OSTimeTick

每次每一執行1 tick的時間就會呼叫此函數·需要把目前執行的週期性任務的 CompTime (執行剩餘時間)減1·以及遍歷所有任務將有 OSTCBDly 的任務的 OSTCBDly-- (OSTimeDly 延遲的剩餘時間)·並且將 OSTCBDly 為0的工作變為 ready狀態

## 2. OS Sched

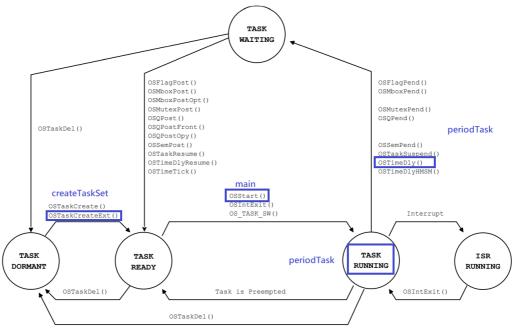
會判斷目前最高優先權的工作,如果最高優先權的工作不是當前執行的工作就做 context switch

# 3. OS TCBInit

每個任務都會有它的TCB(task control block) · 紀錄一些任務的相關資訊 · 像是要delay多久才加到ready list 、目前的狀態 · 優先度 · 任務的堆疊指標 · 任務的id等 資訊 。

這邊會新增幾個新的欄位,有 CompTime (剩餘執行時間)、StartTime 開始執行時間)、Deadline (截止時間),如果是extend task就會有這些欄位

# 2. 實作的流程圖



上圖是函數跟任務狀態切換的關係

一開始的main函數會做作業系統的初始化,然後呼叫 createTaskSet 建立週期性任務 (OSTaskCreateExt),如圖所示, createTaskSet 會讓新建的任務在ready狀態,以及根據 週期指定優先度,後面在呼叫 OSStart 挑選一個最高優先權的任務變成task running狀態, 執行的任務會執行 periodTask, periodTask 的執行時間做完後會重新計算deadline等資 訊以及要休息的時間然後呼叫 OSTimeDTy 休息到deadline再變成task ready狀態跟著其他任務競爭cpu

3. 實作的細節(講解部分在註解)

修改OS\_TCB的結構,加入 CompTime (剩餘執行時間)、StartTime 開始執行時間)、Deadline (截止時間)

依序挑選最短周期的欲建立任務、然後以高到低優先權依序建立

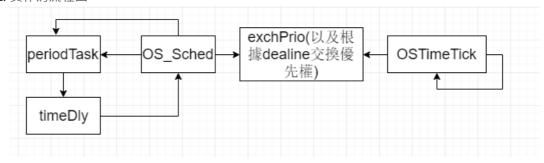
```
if (hasIn == 0) { // 沒有被挑過就紀錄目前的暫時是最小週期的任務
    minPeriod = taskTimeInfos[j][2] - taskTimeInfos[i][1];
    minPeriodTaskIndex = j;
    hasAssignedTask[i] = j;
}
}
OSTaskCreateExt(...); // 建立被挑的那個任務、優先權從20遞增(數字越小越優先)
}
```

# 2. EDF(有一些部份跟RM相同就不多贅述)

- 1. 每個函數之間的關係
  - 1. main.c檔(跟RM相似,只差在挑deadline最小的而不是挑period最小的)
  - 2. os core.c檔
    - 1. OSTimeTick
      - 1. 將週期性任務的CompTime-1
      - 2. 要根據deadline交換優先權(呼叫 oSTaskChangePrio)
    - 2. OS Sched
      - 1. 要根據deadline交換優先權再排程(呼叫 oSTaskChangePrio)
      - 2. 觸發時機: 1. 當週期性任務 periodTask 呼叫 timeDly 時,會將其移出 readylist並且呼叫 OS\_Sched 2. 當週期性任務 periodTask 呼叫 timeDly 之 後時間到,會在 OSTimeTick 觸發 OS\_Sched
    - 3. OSTaskChangePrio(自己定義的函數) 將兩個任務的優先權交換,在OSTImeTick和OS\_Sched時要呼叫,因為要挑最早的 deadline任務來做
  - 3. os task.c檔
    - 1. OSTaskChangePrio

將原本某個優先權的任務換成另外一個優先權,會改到優先權與OS\_TCB的表 ~ OSTCBPrioTbl 以及準備執行任務的表~ OSRdyTbl 。然後 OSTaskChangePrio 會 呼叫此函數來完成兩任務優先權交換。將呼叫OS Sched的部分註解掉。

# 2. 實作的流程圖



3. 實作的細節(講解部分在註解)

OSTimeTick和OS\_Sched的根據deadline交換優先權的部分

```
OS_TCB* ptcb = OSTCBList; // 得到指向OS_TCB list的第一個任務的tcb
OS_TCB* hptcb = OSTCBPrioTbl[PERIODIC_TASK_START_PRIO]; // 得到指向目前
priority最高的TCB指標
while (ptcb->OSTCBPrio != OS_TASK_IDLE_PRIO) { // 把所有任務走過一遍
    // 確定此任務是週期性工作且不在waiting
    if (ptcb->OSTCBDly == Ou && ptcb->OSTCBExtPtr != O && hptcb-
>OSTCBExtPtr != 0) {
```

```
// 只要最高優先權的工作有delay且不是目前遍歷的任務就交換優先權·把最高優先
權的工作換掉
       if (hptcb->OSTCBDly != Ou && hptcb != ptcb) {
          exchPrio(hptcb->OSTCBPrio, ptcb->OSTCBPrio);
          hptcb = ptcb;
       }
       // 如果兩者deadline相同就看其他條件決定要不要交換
       if (ptcb->Deadline == hptcb->Deadline) {
          INT32U restTime = ptcb->Deadline - OSTimeGet();
          // 如果在deadline前兩者都能做完,就ID小的先做,如果目前遍歷的任務ID較
小就交換優先權
          if ((ptcb->CompTime + hptcb->CompTime) > restTime) {
              if (ptcb->OSTCBId < hptcb->OSTCBId) {
                  exchPrio(hptcb->OSTCBPrio, ptcb->OSTCBPrio);
                  hptcb = ptcb;
              }
          } // 如果deadline前只有一個能做完就挑最早能執行的
          else if (ptcb->StartTime < hptcb->StartTime) {
              exchPrio(hptcb->OSTCBPrio, ptcb->OSTCBPrio);
              hptcb = ptcb;
          }
       } // 如果目前遍歷的任務的deadline比高優先權的早就兩者對換
       else if (ptcb->Deadline < hptcb->Deadline) {
          exchPrio(hptcb->OSTCBPrio, ptcb->OSTCBPrio);
          hptcb = ptcb;
       }
   }
                                            // 將目前遍歷的任務改成下
   ptcb = ptcb->OSTCBNext;
一個
}
```

exchPrio

```
INT8U tempPrio = 59u;

OSTaskChangePrio(prio1, tempPrio); // 先把prio1的任務換到tempPrio的位置
OSTaskChangePrio(prio2, prio1);// 先把prio2的任務換到prio1的位置
OSTaskChangePrio(tempPrio, prio2); // 最後把tempPrio的任務換到prio2的位置
```