Embedded OS Implementation PA1

M11202117 呂長恩

- 1 PARTI
- 1. Screenshot

```
OSTick created, Thread ID 18944
Task[ 63] created, TCB address 14
                                          14d960
-----After TCB[63] begin linked-----
Previous TCB point to address
Current TCB point to address
Next TCB point to address
                                         14d960
                                               0
The file 'TaskSet.txt' was opened
Task[ 1] created, TCB address 14d9b;
-----After TCB[ 1] begin linked-----
                                          14d9b8
Previous TCB point to address
Current TCB point to address
                                         14d9b8
           TCB point to address
                                         14d960
Next
Task[ 2] created, TCB address 14da10
-----After TCB[ 2] begin linked-----
                                          14da10
Previous TCB point to address
                                               0
                                         14da10
Current TCB point to address
Next
           TCB point to address
                                         14d9b8
                    =TCB linked list=
                              TCB_addr
14da10
          Prev_TCB_addr
                                            Next_TCB_addr
Task
 2
1
                         0
                                                      14d9b8
                                 14d9b8
                   14da10
                                                      14d960
63
                   14d9b8
                                 14d960
                                                            0
```

2. Implementation

[os_cpu_c.c] -> OSTCBInitHook()

```
void OSTCBInitHook (OS_TCB *p_tcb)
 581
582
                                                  OS_TASK_STK *p_stk;
                            #if (OS_APP_HOOKS_EN > 0u) Active Preprocessor Block but the Breprocessor B
589
590
                                  #endif
591
592
                                                 p_stk = (OS_TASK_STK *)p_tcb->OSTCBStkPtr;
                                                  p_stk->SignalPtr = CreateEvent(NULL, FALSE, FALSE, NULL);
                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                     /* See Note #2.
                                                 if (p_stk->SignalPtr == NULL) { ... }
594
600
                                                 p_stk->InitSignalPtr = CreateEvent(NULL, TRUE, FALSE, NULL);
                                                  if (p_stk->InitSignalPtr == NULL) { ... }
                                                  p_stk->ThreadHandle = CreateThread(NULL, 0, OSTaskW32, p_tcb, CREATE_SUSPENDED, &p_stk->ThreadID);
                                                   if (p_stk->ThreadHandle == NULL) { ... }
625
626
                                                 // OS_Printf("Task[%3.1d] created, Thread ID %5.0d\n", p_tcb->OSTCBPrio, p_stk->ThreadID);
OS_Printf("Task[%3.1d] created, TCB address %8x\n", p_tcb->OSTCBPrio, p_tcb);
                                                 p_stk->TaskState = STATE_CREATED;
p_stk->OSTCBPtr = p_tcb;
                                   #endif
```

- 1. 將原本的顯示 Thread ID 的部分註解掉(不須顯示)。
- 2. 顯示 Task 的 TCB address 在每個 Task 被創立時。因為 OSTCBInitHook() 是每個 Task 被創立時需要呼叫的函式,並且在此階段 address 已被劃分給 TCB,所以可以在此時顯示出該資訊。

[os_core.c] -> OS_TCBInit()

- 1. 在此階段,每個 Task 在初始化它的 TCB 時,都會將它前一個創立的 TCB 連接在 OSTCBNext。而 OSTCBPrev 是連接下一個創立的 TCB address,所以可以看到由於下一個 TCB 還沒創立,因此設成 0。而等到下一個 TCB 被創立時,它會透過 OSTCBList 得到上一個 TCB 的 address,並且將上一個 TCB 的 OSTCBPrev 設成現在新建立的 TCB address。這些過程可以在 Link into TCB chain 看到。
- 2. 在框起來的部分可以看到,我們分別輸出了現在建立的 TCB 的前一個和後 一個 TCB 的 address,還有自己的 address。
- 3. OSTCBList 是存最近建立的 TCB address,所以可以看到在最後它會被設成最新建立的 TCB 的 address。

[os_core.c] -> OSStart()

```
| Solution | Solution
```

- 1. 宣告了一個 OS_TCB 的指標 iter 去指向 OSTCBList,也就是指向最新建立的 TCB address。
- 2. 由於這些 TCB 是用 doubly linked-list 的結構下去儲存,所以透過這個方式

可以用 OSTCBPrev 和 OSTCBNext 分別顯示出每一個 TCB 前後連接的 TCB address。並且不斷迭代下去,直到所有 TCB 被顯示出。

- 2 PART II (RM)
- 1 Implementation

[ucos_ii.h] -> os_tcb

```
:b {
*OSTCBStkPtr;
           #if_OS_TASK_CREATE_EXT_EN > Ou
                                                                    /* Pointer to user definable data for TCB extension
/* Pointer to bottom of stack
/* Size of task stack (in number of stack elements)
/* Task options as passed by OSTaskCreateExt()
/* Task ID (0..65535)
                                     *OSTCBExtPtr;
*OSTCBStkBottom;
                void
OS_STK
                                      OSTCBStkSize;
OSTCBOpt;
OSTCBId;
                INT32U
INT16U
                INT16U
                                      OSTCBExecuTime;
OSTCBExecuTimeCtr;
OSTCBArriTime;
OSTCBPeriod;
                                                                   /* Task execution time
/* Task execution time for counting
616
617 ②
               INT8U
              INT8U
           #endif
                struct os_tcb *OSTCBNext;
struct os_tcb *OSTCBPrev;
621
622
623
624
625
         ##if OS TASK CREATE EXT EN > Ou
         626
627
628
629
630
631
632
633
          #endif
                                    *OSTCBEventPtr;
          #endif
         ]
⊒#if ((OS_Q_EN > 0u) && (OS_MAX_QS > 0u)) || (OS_MBOX_EN > 0u)
          void
#endif
                                                                         Message received from OSMboxPost() or OSQPost()
                                     *OSTCBMsq;
```

- 1. 在定義 TCB 結構的地方,新增了框起來內的變數
 - 1.1 OSTCBExecuTime: 存放 Task 的 computation time。
 - 1.2 OSTCBExecuTimeCtr: 一個計數器。計算 Task 的 computation time 還剩下多久結束。
 - 1.3 OSTCBArriTime: 紀錄 Task 是甚麼時候抵達的。
 - 1.4 OSTCBPeriod: 紀錄 Task 的週期多長。

[app_hooks.c] -> InputFile()

```
errno_t err;
if ((err = fopen_s(&fp, INPUT_FILE_NAME, "r")) == 0) { ... }
else { ... }
char str[MAX];
char* ptr;
char* pTmp = NULL;
int TaskInfo[INFO], i, j = 0;
TASK_NUMBER = 0;
while (!feof(fp))
     memset(str, 0, sizeof(str));
fgets(str, sizeof(str) - 1, fp);
ptr = strtok_s(str, " ", &pTmp); // partition string by " "
while (ptr != NULL)
          TaskInfo[i] = atoi(ptr);
ptr = strtok_s(NULL, " ", &pTmp);
         if (i == 0) {
               TASK_NUMBER++;
               TaskParameter[j].TaskID = TaskInfo[i];
          else if (i == 1)
               TaskParameter[j].TaskArriveTime = TaskInfo[i];
          else if (i == 2)
               TaskParameter[j].TaskExecutionTime = TaskInfo[i];
          else if (i == 3) {
               TaskParameter[j].TaskPeriodic = TaskInfo[i];
TaskParameter[j].TaskPriority = TaskInfo[i];
           i++;
```

- 1. 在定義參數的地方,將每一個輸入進入的值分配給對應的參數。
- 將 Priority 設定成 Task 的週期,因為週期越短、Priority 越高,符合 RM 的 規則。

[os_core.c] -> OS_TCBInit()

由於不能修改 User Space 的 code,所以在初始化 TCB 的地方,設定每個
 Task 的參數。這樣一來就不需要再 user space 新增任何 code 了。

[os_core.c] -> OS_TCBInit()

```
| OS_ENTER_CRITICAL(); | ptcb->OSTCBNext = OSTCBList; | /* Link into TCB chain | */ | ptcb->OSTCBPrev = (OS_TCB *)0; | if (OSTCBList != (OS_TCB *)0) { | OSTCBList != (OS_TCB *)0} { | OSTCBList != (OS_TCB *)0} { | OSTCBList != (OS_TCB *)0} { | OSTCBList != (OS_TCB *)0 } { | OSTCBList != (OS_TCB *)0 } { | OSTCBList != ptcb; | /* Point to the newest task created | */ | /*ansel*/ | OSRdyGrp | = ptcb->OSTCBBitY; | /* Make task ready to run | */ | OSRdyTbl[ptcb->OSTCBY] | = ptcb->OSTCBBitX; | /* Make task ready to run | */ | OSRdyTbl[ptcb->OSTCBY] | = ptcb->OSTCBBitX; | /* Increment the #tasks counter | */ | OS_TASK_TRANCE_TASK_READY(ptcb); | OS_EXIT_CRITICAL(); | return (OS_ERR_NONE); | return (OS_ERR_NONE); | return (OS_ERR_TASK_NO_MORE_TCB); | OS_EXIT_CRITICAL(); | return (OS_ERR_TASK_NO_MORE_TCB); | OS_EXIT_CRITICAL(); | return (OS_ERR_TASK_NO_MORE_TCB); | OS_EXIT_CRITICAL(); | OS_EXIT_CRITI
```

 由於 Task 必須等到 Arrive 後才能被 Ready。因此在初始化時,只允許 Idle task 被設定成 ready 的狀態。

[os_time.c] -> OSTimeDly()

```
| STANDED | CINTED | STANDED | CINTED | STANDED | CINTED | STANDED | STANDED
```

- 將 OSTimeDly()的 code 註解掉,因為我們在使用 RM 時,不希望有其他 function 設定 Task 是否 ready,所以在這必須把所有關於設定 ready 的功 能全註解掉。
- 由於註解掉後·OSTimeDly()·就會像是 empty while 空轉·CPU 使用率拉高。因此加上 OSTaskIdleHook()來使 CPU 進入睡眠·降低空轉的使用率。

[os_core.c] -> OSStart()

- 由於某些 Task 可能在第 0 秒時抵達,所以在 OSStart()時就必須檢查所有
 Task 是否在此時 arrive 了。如果有,把 Task 設為 ready。
- 2. 顯示 Title。

[os_core.c] -> OSTimeTick()

```
(OSRunning == OS_TRUE) {
1041
                     if (--OSTCBCur->OSTCBExecuTimeCtr == 0u) { /* Executing */
                          OSTaskSuspend(OS_PRIO_SELF);
          #if OS_TICK_STEP_EN > Ou
                     switch (OSTickStepState) {
                                                                                      /* Determine whether we need to process a tick */
/* Yes, stepping is disabled */
                          case OS_TICK_STEP_DIS:
                                step = OS_TRUE;
break;
                                                                                      /* No, waiting for uC/OS-View to set ... */
/* .. OSTickStepState to OS_TICK_STEP_ONCE */
                          case OS TICK STEP WAIT:
                                step = OS_FALSE;
break;
                                                                                       /* Yes, process tick once and wait for next ...
/* ... step command from uC/OS-View
                          case OS_TICK_STEP_ONCE:
                                step = OS_TRUE;
OSTickStepState = OS_TICK_STEP_WAIT;
                                step = OS_TRUE;
OSTickStepState = OS_TICK_STEP_DIS;
                                break:
                     if (step == OS_FALSE) {
                          return:
```

- 1. 當 OS 是 Running 時·把現在執行的 Task 的剩餘的 execution time 減 1。
- 2. 假如減到變成 0 時,代表這個 Task 的 execution 順利完成。並將這個 Task 用 OSTaskSuspend()將自己暫停,直到下一個 arrive time 抵達。

- Arrive time: 每當 TimeTick 被觸發時,會檢查所有非 idle task 的 TCB,檢 查有沒有任何 task 已經抵達了。如果有,將其設為 ready 狀態。
- 2. Resume function: 每當 TimeTick 被觸發時,會檢查所有非 idle task 的 TCB。檢查在 task 抵達後是否過了一個週期,並且此時的剩餘 execution time 必須要是 0.否則代表 miss deadline。而當過了一個週期並且沒有 miss deadline 的情況下,會重新設定 arrive time、重新設定剩餘的 execution time·並且利用 OSTaskResume()將 Task 復原成 ready 的狀態,等待被執行。
- 3. Miss Deadline: 當在過了一個週期時·因為剩餘的 execution time 不是 0. 所以沒有進入上面的 Resume function · 重設 arrive time · 這表示 task 已經 miss deadline 了·所以將 OSRunning 設定為 OS_FALSE·並且 exit(0)、關掉 uC/OS-2。

[os_core.c] -> OSIntExit()

```
| Signature | Sign
```

- 當 Current Task 不是 idle task 時進入這個 block。
- 2. 判斷現在 Task 剩餘的時間是不是 0 · 假如是 0 的話 · 代表該 Task 被完成了 · 所以可以輸出 Completion 的資訊 ·
- 3. 當 Task 是 Completion 時,根據它下一個要執行的 Task 有不同樣的輸出。 假如下一個要做的是 Idle task 則用上面的規格輸出;假如不是,就用下面的。最下面的 OSTCBCtxSwCtr++會去記錄現在是完成哪個 job 了。
- 4. 各種時間的計算方法:
 - 4.1 Response Time: 完成的時間 抵達的時間。
 - 4.2 Preemptive Time: 完成的時間 抵達的時間 執行的時間。也就是在這個 Response Time 中等待的時間。
 - 4.3 Delay Time: 週期 (完成的時間 抵達的時間)。這代表在 delay 這段時間就可以進入下一個 job 的週期。

- 1. 上面被框起來的部分是當 Task 還沒做完時,被別的高優先權的 Task 搶斷, 這時就會輸出這個資訊。
- 2. 下面框起來的部分是當 Idle Task 被搶斷時,會依照規定顯示。

3 PART III (FIFO)

1 Implementation (相較於 RM 不同的部分)

概念:利用一個 queue 去存放 FIFO 的順序,越早抵達的會在 queue 的頭部,越早被執行到。而後加入的 task 會放在 queue 的尾巴,越晚被執行到。

[app_hooks.c] -> InputFile()

1. 將每個 Task 的 Priority 設定都不同,因為在 FIFO 不會使用到該參數,所以只要設定不同即可。

[ucos_ii.h] -> typedef struct os_task_node{}

```
/*  Output file */
        FILE* Output_fp;
        errno_t Output_err;
      typedef struct task_para_set {
            INT16U TaskID;
            INT16U TaskArriveTime;
86
            INT16U TaskExecutionTime;
            INT16U TaskPeriodic;
            INT16U TaskNumber;
            INT16U TaskPriority;
        } task_para_set;
        int TASK_NUMBER;
        /* Task Structure */
        /*Dynamic Create the Stack Size*/
        OS_STK** Task_STK;
        task_para_set TaskParameter[OS_MAX_TASKS];
      /* Create Task Node Structure */
      typedef struct os_task_node {
            struct os_tcb
                                  *tcb:
104
            struct os_task_node
                                  *next;
            struct os_task_node
       } OS_TASK_NODE;
108
                 OS_GLOBALS
      ∟#ifdef
                OS_EXT
      - #else
        #define OS_EXT extern
        #endif
```

1. 新增一個 OS_TASK_NODE 的結構,定義 FIFO 這個 queue 中的每一個 Node。

Tcb: 指向這個 node 對應的 TCB。

Next: 指向在 queue 中,後面的 Node(比他晚抵達的 task)。

Prev: 指向在 queue 中,前面的 Node(比它早抵達的 task)。

1. 新增兩個全域變數,分別指向 queue 的頭和尾的 Node。

[os_core.c] -> OS_SchedNew()

1. OSPrioHighRdy 設定為 Queue 中的頭的 Node 的 Task 的 priority。

[os_core.c] -> OSStart ()

1. 如果 Task 在 time=0 時抵達,加入 queue 中。

2. 更新 OSTaskNodeRear 和 OSTaskNodeRear 的資料。

[os_core.c] -> OSPushTaskNode()

```
OS_TASK_NODE *iter = q;
   OS_TASK_NODE *new_node = malloc(sizeof(OS_TASK_NODE));
   new_node->tcb = ptcb;
   new_node->next = (OS_TASK_NODE*)0;
   new_node->prev = (OS_TASK_NODE*)0;
   if (q == 0) { // if q is nullptr
       return new_node;
   while (iter->tcb->OSTCBId < new_node->tcb->OSTCBId) {
       iter = iter->next;
   if (iter == q) { // push in head
       new_node->next = iter;
       iter->prev = new_node;
       return new_node;
   else {
       new_node->prev = iter->prev;
       iter->prev->next = new_node;
       new_node->next = iter;
       return q;
```

- 1. 將 TCB 存入 Node 中,並且將 Node 插入 queue 中。
- 2. 根據 ID 的大小決定假如有相同抵達時間的 Task, 誰要放前、誰要放後。

[os_core.c] -> OSTimeTick()

1. 當 Task 執行完,換到 queue 中的下一個 node 的 Task。

- 2. 當 Task 抵達後,放入 queue 中。
- 3. 當 Task 抵達下一個週期,放入 queue 中。
- 4. 當 missdeadline,顯示、並結束 ucos-2。

Tick	Event	CurrentTask ID	NextTaskID	ResponseTime	PreemptionTime	OSTimeDly
ļ <u>i</u>	Completion	task(1)(0)	task(2)(0)	1	Ų	4
4	Completion	task(2)(0)	task(63)	4	1	4
5	Preemption	task(63)	task(1)(1)			
6	Completion	task(1)(1)	task(63)	1	0	4
8	Preemption	task(63)	task(2)(1)			
11	Completion	task(2)(1)	task(1)(2)	3	0	5
12	Completion	task(1)(2)	task(63)	2	ĺ	3
15	Preemption	task(63)	task(1)(3)			
16	Completion	task(1)(3)	task(2)(2)	1	0	4
19	Completion	task(2)(2)	task(63)	ž	Ŏ	5
20	Preemption	task(63)	task(1)(4)	-	Ť	
	Completion	task(1)(4)	task(63)	1	Λ	4
24	Preemption	task(63)	task(2)(3)	1	٥	7
27	Completion	task(03)	task(2)(5)	2	٥	5
27				2	ŏ	ž
21 24 27 28 30	Completion	task(1)(5)	task(63)	3	2	2
30	Preemption	task(63)	task(1)(6)			

1. 可以看到由於 FIFO 會等到目前的 task 執行完後,才換下一個最早抵達的 task,所以不會有除了 idle task 外的任何 task 被中斷。