110.1 Embedded OS Implementation PA#2 Report

四電機四乙 B10707119 陳俊宇 2021/12/14

[PART I] EDF Scheduler Implementation

Screenshot of modified code

(未以紅色括弧標示之截圖表示全部為新程式碼)

typedef struct OS_TCB

```
// PAFI
// INTSU remain_exe_time;
// INTSU remain_exe_time;
// INTSU remain_exe_time;
// INTSU remain_exe_time;
// PAFI
// INTSU self_continue;
// PAFI
// INTSU dealline;
// PAFI
// INTSU OSTCEDELEN > Ou
// Indicates whether a task needs to delete itself
// Femalf
// INTSU OSTCEDELEN > Ou
// Intsu self_continue;
// INTSU OSTCEDELEN > Ou
// INTSU OSTCEDELEN
```

OS_TCBInit()

OSTaskCreateExt()

main.c (task creation and task function)

OS_SchedNew()

OSTimeTick() (包含 miss deadline handling)

Description of implementation

從 PA#1 進行修改,將排程方式由 RMS 改為 EDF,最主要的改變是 OS_SchedNew()中,原本 OSPrioHighRdy 會設為 priority 最高的 task,而 EDF 則要設為 deadline 最近的 task。

我的方法是在 TCB 中新增變數來紀錄各個 task 的 deadline,在每次排程時, 遍歷所有 ready 的 task,從中選出 deadline 最小的 task,將其 priority assign 給 OSPrioHighRdy。

另外,與 PA#1 做法不同的地方還有:我將計算剩餘 execution time 的 code 從 task function 移至 OSTimeTick(),能夠更簡單、統一地處理各種類型的 context switch。

RMS 與 EDF 的共通點是必須要隨時更新、檢查各個 task 是否已 ready,因此保留了原本的 OSRdyTbl。其餘輸出資訊、response time 等等計算,亦與 PA#1相同。

How to handle the missing deadline situation under EDF

我實作的 miss deadline 處理方式為:任何一個 task 發生 miss deadline 時, **立即中止執行中的 task**,顯示 miss deadline 的時間點、中止執行的 task ID、其 剩餘的執行時間等。接下來,將 miss deadline 的 job 視為不存在,繼續依照 EDF 規則進行排程。

下圖為 TaskSet Example 2 的執行結果。

20 21 22 24	Completion Completion Completion MissDeadline	Task(1)(4) Task(3)(6) Task(1)(5) Task(2)(3)	Task(3)(6) Task(1)(5) Task(2)(3)	4 2 2	2 2 2	0 0 0
 25	——— Drop Task(Completion	2)(3) at tick 24 Task(3)(7)	with remaining Task(1)(6)	execution time	1	n
26	Completion	Task(1)(6)	Task(3)(8)	ž	ż	Ŏ
27	Completion	Task(3)(8)	Task(2)(3)	$\bar{2}$	$\bar{2}$	Ö
30	Completion	Task(2)(3)	Task(3)(9)	6	3	0
31	Completion	Task(3)(9)	Task(1)(7)	3	2	0
32	Completion	Task(1)(7)	Task(3)(10)	4	2	0
33	Completion	Task(3)(10)	Task(1)(8)	2	2	0
34	Completion	Task(1)(8)	Task(2)(4)	2	2	0
36	MissDeadline	Task(2)(4)				
	===== Drop Task(2)(4) at tick 36	with remaining	execution time	1. =====	
37	Completion	Task(3)(11)	Task(1)(9)	3	1	0
38	Completion	Task(1)(9)	Task(3)(12)	2	2	0
39	Completion	Task(3)(12)	Task(2)(4)	2	2	0

[PART II] CUS Scheduler Implementation

Screenshot of modified code

(未以紅色括弧標示之截圖表示全部為新程式碼)

Reading input files

CUS task creation

OSTimeTick()

Description of implementation

以part I的EDF排程為基礎,加上了aperiodic jobs、server task的處理。

首先,仿照了處理 TaskSet 的方式進行檔案讀取、並建立了新的 struct 來儲存 aperiodic jobs 的資訊。

Server 方面,在資料結構上, sever 與其他 periodic job 同為 task,但是 sever 需要進行特別的處理,不可混為一談,因此額外建立了全域變數 SERVER_ID, SERVER PRIO 來紀錄 server 的 task ID, priority,方便後續處理、辨別。

排程的實作上,每次 OSTimeTick()時都會去檢查是否有 aperiodic jobs 的 arrival time == OSTimeGet(),並將所有符合條件者加入 queue。

若 queue 不為空,則再判斷目前 CUS 是否為空閒狀態(初始狀態或是已經過了前一個 deadline),若為空閒,則根據 server size、queue 中第一個 aperiodic job 之 execution time 來計算、設定 server deadline,最後將此 job 移出 queue;若尚未經過前一個 CUS deadline,則需等待 deadline 到達時再進行上述動作。