# 作業系統-作業二

### **FCFS**

在FCFS中,需要做到的是,依照Process抵達的時間,按照順序做排程,先來的先處理,且不能搶奪CPU資源。

### 實作方法與流程

這一個排程法實作的流程,先將原本從檔案輸入的資料做複製,接著進入回圈,回圈中,先找出Arrival time最小的Process,接著先判斷目前的時間是否小於該Process的Arrival time,如果小於,則代表實際上該Process還未備妥,時間就加一秒,並輸出-,如果大於,就接著判斷該Process的CPU burst time是否等於0,如果等於,則代表該Process已經做完結束了,將其原本的資訊存入陣列當中,而如果不等於,則將時間加一秒並輸出Process的ID。最後,再依照固定的格式,把陣列中的資料輸出到檔案中。

#### RR

在RR中,需要做到的是,依照Process抵達的時間,還有Time slice的長短,來做排程,每一個Process用完時間片段後,就要換下一個在Queue中等待的Process。

# 實作方法與流程

這一個排程法中,一樣會先將原本從檔案輸入的資料做複製,接著再取出抵達時間最小的Process放入queue,接著進入回圈,如果queue不是空的,取佇列中的第一個元素,如果是空的,就將time加一秒,並輸出 - ,判斷結束後,會找出在剩下的Process中,有哪些Process的抵達時間等於現在的time,如果等於就將其放進queue。接著是做判斷,首先目前的時間是否小於該Process的Arrival time,如果小於,則代表實際上該Process還未備妥,時間就加一秒,並輸出 - ,如果大於,就接著判斷該Process的CPU burst time是否等於0,如果等於,則代表該Process已經做完結束了,將其原本的資訊存入陣列當中,而如果不等於,就判斷目前的時間片段是否等於最大的時間片段,如果等於就重置時間片段,並將這個Process放到queue最後面,如果不等於則將時間和時間片段加一秒並輸出Process的ID。最後,再依照固定的格式,把陣列中的資料輸出到檔案中。

#### SRTF

SRTF中,除了依照Process的抵達時間,還有該Process的CPU Burst time 來做排程,且是可以奪取CPU資源,如果遇到相同的CPU Burst time,就處理抵達時間比較早的,如果抵達時間也都一樣,就直接看小的PID。

### 實作方法與流程

這一個排程法中,一樣會先將原本從檔案輸入的資料做複製,接著再取出抵達時間最小的Process放入queue,接著進入回圈,進入回圈後,先判斷是否有與當下時間相符的Process,如果有的話,就將其放進queue之中,完成後,要找出接下來要處理的Process,並且會判斷新取出來的和上一次回圈的Process的CPU Burst time還有ID,來決定是否要繼續處理原本的Process還是要處理新的Process,決定好要處理的Process後,就會開始判斷此Process怎麼處理,先判斷目前的時間是否小於該Process的Arrival time,如果小於,則代表實際上該Process還未備妥,時間就加一秒,並輸出 - ,如果大於,就接著判斷該Process的CPU burst time是否等於0,如果等於,則代表該Process已經做完結束了,將其原本的資訊存入陣列當中,而如果不等於,則將時間加一秒並輸出Process的ID。最後,再依照固定的格式,把陣列中的資料輸出到檔案中。

#### **PPRR**

在PPRR中,是依照每一個Process的優先程度,使用RR的排程法去做排程,時間片段用罄後,就要換下一個Process,當優先程度相同時,就要輪流使用時間片段,當有Time out 或是被搶奪後,都要重新將queue依照優先程度做排程。

# 實作方法與流程

這一個排程法中,一樣會先將原本從檔案輸入的資料做複製,接著進入回圈,進入回圈後,先判斷是否有與當下時間相符的Process,如果有的話,就將其放進queue之中,完成後,選出要執行的Process,而如果與上一次回圈的Process不相同,表示被搶奪,將上一個Process換到queue的最後面,接著就可以進入判斷要如何處理當下的Process,首先目前的時間是否小於該Process的Arrival time,如果小於,則代表實際上該Process還未備妥,時間就加一秒,並輸出一,如果大於,就接著判斷該Process的CPU burst time是否等於0,如果等於,則代表該Process已經做完結束了,將其原本的資訊存入陣列當中,而如果不等於,就判斷目前的時間片段是否等於最大的時間片段,如果等於就重置時間片段,並將這個Process放到queue最後面,如果不等於則將時間和時間片段加一秒並輸出Process的ID。最後,再依照固定的格式,把陣列中的資料輸出到檔案中。

#### HRRN

在HRRN中,依照反應時間比率,的高低來做排程,比率越高,擇優先 度越高,且不可奪取CPU資源,而如果比率相同,則依抵達時間小的優先,如 果兩個條件都相同,就依照PID來做判斷。

### 實作方法與流程

這一個排程法中,一樣會先將原本從檔案輸入的資料做複製,接著進入回圈,進入回圈後,依照規則取得正確的Process後,便可以開始判斷此Process怎麼處理,先判斷目前的時間是否小於該Process的Arrival time,如果小於,則代表實際上該Process還未備妥,時間就加一秒,並輸出 - ,如果大於,就接著判斷該Process的CPU burst time是否等於0,如果等於,則代表該Process已經做完結束了,將其原本的資訊存入陣列當中,而如果不等於,則將時間加一秒並輸出Process的ID。最後,再依照固定的格式,把陣列中的資料輸出到檔案中。

# 不同排程法的比較

Waiting time	FCFS	RR	SRTF	PPRR	HRRN
Input1	14.33	18.4	8.06	14.6	11.6
Input2	8.4	6.4	3	9.4	8.2
Input3	7	13	7	15	7
Turnaround	FCFS	RR	SRTF	PPRR	HRRN
Input1	18.2	22.2	11.9	18.5	15.5
				10.0	10.0
Input2	13.2	11.2	7.8	14.2	13

### 結果與討論

FCFS是依照順序,可以避免掉餓死的狀況,但是在時間上並沒有特別的出色。而在RR中,雖然時間上來說比大多數的都還要久,但是每一個Process都有很平均的被分配到時間片段,不會造成餓死的情況。而SRTF雖然時間上來說算是最出色的,但是有可能會造成餓死的狀況。而在PPRR中,我認為RR加上了優先度,是有稍微的改善了RR的時間,且同樣保持了不會餓死的特性。至於HRRN,時間上也算是相當出色,同時,又會有反應時間比率的Aging機制,不會造成餓死。