### Scheduling Algorithm

## นายอิทธิพร แก้วอำไพ 590610681

```
import random
processCount = int(input("Please enter number of process : "))
percentProcessOne = int(input("Please enter percentage of processOne : "))
percentProcessTwo = int(input("Please enter percentage of processTwo : "))
percentProcessThree = int(input("Please enter percentage of processThree : "))
processOneCount = int(processCount*percentProcessOne/100)
processTwoCount = int(processCount*percentProcessTwo/100)
processThreeCount = int(processCount*percentProcessThree/100)
process = []
for i in range(processOneCount):
    process.append(random.randrange(2,9,1))
for i in range(processTwoCount):
    process.append(random.randrange(20,31,1))
for i in range(processThreeCount):
    process.append(random.randrange(35,41,1))
random.shuffle(process)
print(*process, sep = ", ")
```

### Concept of Code

### ส่วนของการรับค่า

เริ่มต้นโปรแกรมด้วยรอรับค่าจำนวน process ที่ต้องการเป็นจำนวนที่ต้องการ หลังจากนั้นจะทำการ แบ่งเป็น จะทำการแบ่งเป็น 3 ส่วน คือ process ที่ใช้เวลาน้อย process ที่ใช้เวลาปานกลางและ process ที่ใช้เวลานาน ซึ่งจะเปลี่ยนแปลงไปตามที่เราต้องการกำหนด โดย code ที่อยู่ในส่วนของ #ProcessOne คือ code ที่จะสุ่มค่าระหว่างเลข 2-8 ในส่วนของ #ProcessTwo คือ code ที่จะสุ่มค่าระหว่าง 20-30 และ สุดท้าย #ProcessThree คือ code ที่จะสุ่มระหว่าง 35-40 หลังจากสุ่มจำนวนของข้อมูลทั้งหมดแล้วตัว code จะทำการสลับค่าทั้งหมดที่อยู่ใน process

### ส่วนของอัลกอริทึม

### 1. First Come First Serve (FCFS)

เป็นอัลกอริทึ่มที่ process จะทำงานตามลำดับ มาก่อนได้ก่อน สมมติว่ามีงานกำลังทำอยู่ แล้วมีอีกงานหนึ่งเข้ามางานนั้นจะต้องรอให้งานแรกเสร็จก่อน ดังนั้นถ้ามีงานต่อๆไปเข้ามา งานนั้นก็ต้องรอให้งานก่อนหน้าเสร็จก่อน จึงจะทำได้สามารถเขียนอธิบายอย่างง่ายได้ดังนี้

Process1 -> Process2 -> Process3 -> ... -> ProcessN

### 2. Shortest Job First (SJF)

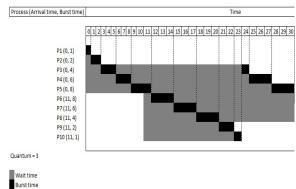
เป็นอัลกอริที่มที่ process execution น้อยๆ จะได้เข้าคิวก่อน โดยในที่นี้ยังไม่ได้ใช้ arrive time ในการพิจารณา โดยหลักการทำงานก็คือเมื่อมี process เข้ามาทางอัลกอรีที่มจะทำการสลับ process ที่มีใช้เวลาน้อยมาทำก่อน

```
#Shortest Job First
#applying bubble sort to sort process according to their burst time
SJFProcess = process
for i in range(0,len(SJFProcess)-1):
    for j in range(0,len(SJFProcess)-i-1):
        if(SJFProcess[j]>SJFProcess[j+1]):
            temp=SJFProcess[j]
            SJFProcess[j]=SJFProcess[j+1]
            SJFProcess[j+1]=temp
waitTime = [0]
sumWaitTime = 0
for i in range (0 , len(process)):
    waitTime.append(process[i] + waitTime[i])
    sumWaitTime += waitTime[i]
avgWaitTime = sumWaitTime/len(process)
print("Sum SJF: " + str(sumWaitTime))
print("Avg SJF: " + str(avgWaitTime))
```

### 3. Round Robin (RR)

เป็นอัลกอริที่มที่ทุก process จะได้ทำในเวลาที่กำหนดให้ ซึ่งตัวที่กำหนดเวลาให้จะเรียกว่า
Quantum time ไม่สน priority และมี Limit ของ Response Time ที่ชัดเจนจะรอแบบมี
เวลาจำกัด ทำให้ไม่มี Starvation เกิดขึ้น ซึ่ง Quantum Time จะเป็นตัวกำหนด Wait
Time ว่าจะมากหรือจะน้อย





#### ผลการทดลอง

สมมติฐานที่ 1 ถ้ามีชุดโปรเซส ที่ต้องการใช้ CPU ความยาวไม่เท่ากันในการทำงาน เข้ามาเพื่อให้จัด คิวจำนวน 60 โปรเซส โดยให้นักศึกษาสร้างชุดโปรเซสเองโดยทำการสุ่มโปรเซสที่ใช้เวลา (2 ถึง 8 milisec) จำนวน 70 %, โปรเซสที่ใช้เวลา (20 ถึง 30 milisec) จำนวน 20 % , โปรเซสที่ใช้เวลา (35 ถึง 40 milisec) จำนวน 10 % และเมื่อได้โปรเซสครบแล้วให้สุ่มลำดับที่เข้ามาในคิว

## a. การรันครั้งที่ 1 ได้ผลดังภาพที่ 1.1

```
WINTPRO@WINTPRO-PC MINGW64 /e/Github/Oshomework/Scheduling Algorithm (master)
$ py Code.py
Please enter number of process: 60
Please enter percentage of processTwo: 20
Please enter percentage of processTwo: 20
Please enter percentage of processThree: 10
DataSet: 5 7 29 5 4 2 7 8 39 7 5 35 35 5 8 23 5 2 30 2 7 6 28 38 5 4 4 20 7 40 2 30 5 30 8 3 3 23 8 3 2 3 8 3 2 3 8 3 5 8 7 35 4 6 21 2 8 29 8 20 5 8 24 8
Sum FCFS: 22765
Avg FCFS: 379.4166666666667
Sum SJF: 11203
Avg SJF: 11203
Avg SJF: 11203
Avg SJF: 11203
Avg SJF: 12728
Avg RR: 278.8
```

ภาพที่ 1.1

## b. การรันครั้งที่ 2 ได้ผลดังภาพที่ 1.2

```
WINT/PRO@WIN/PPRO_PC MINGW64 /e/Github/Oshomework/Scheduling Algorithm (master)

$ py Code.py
Please enter number of process : 60
Please enter percentage of processTwo : 20
Please enter percentage of processThree : 10
DataSet : 7 2 4 3 6 2 2 7 39 6 5 3 22 24 7 24 20 5 40 5 36 5 5 6 37 4 6 6 8 27 2 30 2 4 30 7 3 4 7 7 4 22 26 36 8 3 35 5 3 4 8 5 22 3 5 20 6 5 26 8
Sum FCFS: 20905
Avg FCFS: 348.416666666667
Sum SJF: 10826
Avg SJF: 108.4333333333333334
Sum RR: 101611
Avg RR: 269.35
```

ภาพที่ 1.2

## การรันครั้งที่ 3 ได้ผลดังภาพที่ 1.3

```
WINTPRO@WINTPRO-PC MINGW64 /e/Github/Oshomework/Scheduling Algorithm (master)

$ py Code.py
Please enter number of process : 60
Please enter percentage of processOne : 70
Please enter percentage of processTwo : 20
Please enter percentage of processThree : 10
DataSet : 7 4 36 7 30 4 7 27 26 7 37 2 2 21 24 2 8 8 35 2 37 8 3 4 5 3 7 2 5 2 8 8 6 26 4 7 5 24 2 2 27 4 8 20 40 7 20 3 3 6 3 4 22 40 4 5 25 8 2 7
Sum FCFS: 22528
Avg FCFS: 375.466666666664
Sum SJF: 10571
Avg SJF: 176.183333333333334
Sum RR: 16076
Avg RR: 267.933333333333334
```

ภาพที่ 1.3

สมมติฐานที่ 2 ถ้ามีชุดโปรเซส ที่ต้องการใช้ CPU ความยาวไม่เท่ากันในการทำงาน เข้ามาเพื่อให้จัด คิวจำนวน 40 โปรเซส โดยให้นักศึกษาสร้างชุดโปรเซสเองโดยทำการสุ่มโปรเซสที่ใช้เวลา (2 ถึง 8 milisec) จำนวน 50 %, โปรเซสที่ใช้เวลา (20 ถึง 30 milisec) จำนวน 30 % , โปรเซสที่ใช้เวลา (35 ถึง 40 milisec) จำนวน 20 % และเมื่อได้โปรเซสครบแล้วให้สุ่มลำดับที่เข้ามาในคิว

# a. การรันครั้งที่ 1 ได้ผลดังภาพที่ 2.1

```
WIN7PRO@WIN7PRO-PC MINGW64 /e/Github/Oshomework/Scheduling Algorithm (master)

$ py Code.py
Please enter number of process : 40
Please enter percentage of processOne : 50
Please enter percentage of processTwo : 30
Please enter percentage of processThree : 20
DataSet : 6 4 21 20 4 26 38 7 28 21 27 8 6 5 2 6 6 5 2 8 22 36 36 29 40 2 7 38 24 39 8 38 40 21 20 7 7 23 5 5
Sum FCFS: 12779
Avg FCFS: 319.475
Sum SJF: 7761
Avg SJF: 194.025
Sum RR: 13361
Avg RR: 334.025
```

ภาพที่ 2.1

## b. การรันครั้งที่ 2 ได้ผลดังภาพที่ 2.2

```
WIN7PRO@WIN7PRO-PC MINGW64 /e/Github/Oshomework/Scheduling Algorithm (master)

$ py Code.py
Please enter number of process: 40
Please enter percentage of processTwo: 30
Please enter percentage of processThree: 20
DataSet: 3 6 26 5 28 21 7 7 21 36 2 36 5 8 39 8 7 6 5 25 26 37 7 3 8 21 38 2 21 4 40 7 4 20 30 40 27 35 30 8
Sum FCFS: 12426
Avg FCFS: 310.65
Sum SJF: 7955
Avg SJF: 198.875
Sum RR: 13735
Avg RR: 343.375
```

ภาพที่ 2.2

## การรับครั้งที่ 3 ได้ผลดังภาพที่ 2.3

```
WIN7PRO@WIN7PRO-PC MINGW64 /e/Github/Oshomework/Scheduling Algorithm (master)

$ py Code.py
Please enter number of process :40
Please enter percentage of processTwo : 50
Please enter percentage of processTwo : 30
Please enter percentage of processThree : 20
DataSet : 27 8 26 39 7 8 25 5 37 38 3 8 2 21 6 24 36 21 3 37 27 38 6 5 3 38 4 2 8 5 8 39 3 5 29 30 21 7 20 20
Sum FCFS: 14209
Avg FCFS: 355.225
Sum SJF: 7718
Avg SJF: 192.95
Sum RR: 13083
Avg RR: 327.075
```

ภาพที่ 2.3

สมมติฐานที่ 3 ถ้ามีชุดโปรเซส ที่ต้องการใช้ CPU ความยาวไม่เท่ากันในการทำงาน เข้ามาเพื่อให้จัด คิวจำนวน 20 โปรเซส โดยให้นักศึกษาสร้างชุดโปรเซสเองโดยทำการสุ่มโปรเซสที่ใช้เวลา (2 ถึง 8 milisec) จำนวน 40 %, โปรเซสที่ใช้เวลา (20 ถึง 30 milisec) จำนวน 40 % , โปรเซสที่ใช้เวลา (35 ถึง 40 milisec) จำนวน 20 % และเมื่อได้โปรเซสครบแล้วให้สุ่มลำดับที่เข้ามาในคิว

# a. การรันครั้งที่ 1 ได้ผลดังภาพที่ 3.1

```
WIN7PRO@WIN7PRO-PC MINGW64 /e/Github/Oshomework/Scheduling Algorithm (master)

$ py Code.py
Please enter number of process: 20
Please enter percentage of processTwo: 40
Please enter percentage of processTwo: 40
Please enter percentage of processThree: 20
DataSet: 37 29 8 24 4 5 39 3 30 6 22 38 22 5 23 3 6 22 23 37
Sum FCFS: 3706
Avg FCFS: 185.3
Sum SJF: 2229
Avg SJF: 111.45
Sum RR: 3879
Avg RR: 193.95
```

ภาพที่ 3.1

## b. การรันครั้งที่ 2 ได้ผลดังภาพที่ 3.2

```
WIN7PRO@WIN7PRO-PC MINGW64 /e/Github/Oshomework/Scheduling Algorithm (master)

$ py Code.py
Please enter number of process: 20
Please enter percentage of processOne: 40
Please enter percentage of processTwo: 40
Please enter percentage of processThree: 20
DataSet: 35 26 7 4 3 5 29 3 20 39 7 25 26 25 4 5 24 35 24 39
Sum FCFS: 3255
Avg FCFS: 162.75
Sum SJF: 2230
Avg SJF: 111.5
Sum RR: 3760
Avg RR: 188.0
```

## ภาพที่ 3.2

## การรันครั้งที่ 3 ได้ผลดังภาพที่ 3.3

```
WIN7PRO@WIN7PRO-PC MINGW64 /e/Github/Oshomework/Scheduling Algorithm (master)

$ py Code.py
Please enter number of process: 20
Please enter percentage of processOne: 40
Please enter percentage of processTwo: 40
Please enter percentage of processThree: 20
DataSet: 3 27 20 6 38 2 3 36 2 4 7 26 30 29 35 22 28 29 39 6

Sum FCFS: 3209
Avg FCFS: 160.45
Sum SJF: 2219
Avg SJF: 110.95
Sum RR: 3949
Avg RR: 197.45
```

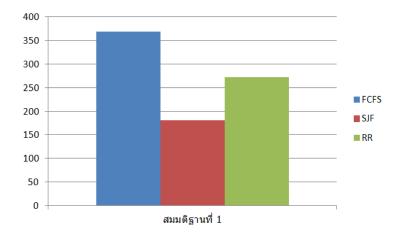
ภาพที่ 3.3

#### ผลการทดลอง

จากการทดลองสมมติฐาน 3 แบบ สามารถนำไปแสดงเป็นกราฟได้ดังนี้

สมมติฐานที่ 1

านที่ 1							
		Wait	ting Time of	Algorithm	(ms.)		
1		2		3		Average	
Total	Avg	Total	Avg	Total	Avg	Total	Avg
22765	379.416	20905	348.416	22528	375.466	66198	22066
11203	186.716	10826	180.433	10571	176.183	32600	10866.6
16728	278.8	16161	269.35	16076	267.933	48965	16321.6
	Total 22765 11203	1 Total Avg 22765 379.416 11203 186.716	Total Avg Total 22765 379.416 20905 11203 186.716 10826	Waiting Time of  1 2  Total Avg Total Avg  22765 379.416 20905 348.416  11203 186.716 10826 180.433	Waiting Time of Algorithm       1     2       Total     Avg     Total     Avg     Total       22765     379.416     20905     348.416     22528       11203     186.716     10826     180.433     10571	Waiting Time of Algorithm (ms.)       1     2     3       Total     Avg     Total     Avg       22765     379.416     20905     348.416     22528     375.466       11203     186.716     10826     180.433     10571     176.183	Waiting Time of Algorithm (ms.)           1         2         3         Ave           Total         Avg         Total         Avg         Total           22765         379.416         20905         348.416         22528         375.466         66198           11203         186.716         10826         180.433         10571         176.183         32600



จากสมมติฐานที่ 1 ถ้ามีชุดโปรเซส ที่ต้องการใช้ CPU ความยาวไม่เท่ากันในการทำงาน เข้ามาเพื่อให้ จัดคิวจำนวน 60 โปรเซส โดยให้นักศึกษาสร้างชุดโปรเซสเองโดยทำการสุ่มโปรเซสที่ใช้เวลา (2 ถึง 8 milisec) จำนวน 70 %, โปรเซสที่ใช้เวลา (20 ถึง 30 milisec) จำนวน 20 % , โปรเซสที่ใช้เวลา (35 ถึง 40 milisec) จำนวน 10 % และเมื่อได้โปรเซสครบแล้วให้สุ่มลำดับที่เข้ามาในคิว พบว่า SJF ใช้เวลาน้อยที่สุด ตามมาด้วย RR และ FCFS ใช้เวลามากที่สุด

สมมติฐานที่ 2

ø	ฐานที่ 2 เ							
			Wait	ting Time of	Algorithm	(ms.)		
Algorithm	1		2		3		Average	
	Total	Avg	Total	Avg	Total	Avg	Total	Avg
FCFS	12779	319.475	12426	310.65	14209	355.225	39414	328.45
SJF	7761	194.025	7955	198.875	7718	192.95	23434	195.2833
RR	13361	334.025	13735	343.375	13083	327.075	40179	334.825
	350 300 250						IFCFS	
	150 100 50						I SJF	
	0		สบบติ	ัฐานที่ 2				

จากสมมติฐานที่ 2 ถ้ามีชุดโปรเซส ที่ต้องการใช้ CPU ความยาวไม่เท่ากันในการทำงาน เข้ามาเพื่อให้ จัดคิวจำนวน 40 โปรเซส โดยให้นักศึกษาสร้างชุดโปรเซสเองโดยทำการสุ่มโปรเซสที่ใช้เวลา (2 ถึง 8 milisec) จำนวน 50 %, โปรเซสที่ใช้เวลา (20 ถึง 30 milisec) จำนวน 30 % , โปรเซสที่ใช้เวลา (35 ถึง 40 milisec) จำนวน 20 % และเมื่อได้โปรเซสครบแล้วให้สุ่มลำดับที่เข้ามาในคิว พบว่า SJF ใช้เวลาน้อยที่สุด FCFS ใช้ เวลารองลงมา และ RR ใช้เวลามากที่สุด

สมมติฐานที่ 3

สมมติฐ	ฐานที่ 3								
	Waiting Time of Algorithm (ms.)								
Algorithm	1		2		3		Average		
	Total	Avg	Total	Avg	Total	Avg	Total	Avg	
FCFS	3706	185.3	3255	162.75	3209	160.45	10170	169.5	
SJF	2229	111.45	2230	111.5	2219	110.95	6678	111.3	
RR	3879	193.95	3760	188	3949	197.45	11588	193.1333	
	250 200 150 100 50		สมมติ	ัฐานที่ 3			FCFS SJF RR		

จากสมมติฐานที่ 3 ถ้ามีชุดโปรเซส ที่ต้องการใช้ CPU ความยาวไม่เท่ากันในการทำงาน เข้ามาเพื่อให้ จัดคิวจำนวน 20 โปรเซส โดยให้นักศึกษาสร้างชุดโปรเซสเองโดยทำการสุ่มโปรเซสที่ใช้เวลา (2 ถึง 8 milisec) จำนวน 40 %, โปรเซสที่ใช้เวลา (20 ถึง 30 milisec) จำนวน 40 % , โปรเซสที่ใช้เวลา (35 ถึง 40 milisec) จำนวน 20 % และเมื่อได้โปรเซสครบแล้วให้สุ่มลำดับที่เข้ามาในคิว พบว่า SJF ใช้เวลาน้อยที่สุด FCFS ใช้ เวลารองลงมา และ RR ใช้เวลามากที่สุด

## สรุปผลการทดลอง

จากการทดลองทั้งหมดสรุปได้ว่า algorithm ของ Shortest Job First นั้นมีเวลาเฉลี่ยน้อยที่สุด ใน ส่วนของ First Come First Serve เป็นวิธีที่ธรรมดามากที่สุดแต่จะทำให้บางครั้ง Process สั้นๆต้องรอเป็น เวลานาน และในส่วนของ Round Robin นั้นการกำหนด Quantime จะเป็นตัวกำหนดเวลาที่ต้องรอ ซึ่งควร ปรับตามความเหมาะสม

จากการสังเกตของผู้ทดลองพบว่า Shortest Job First เป็นการพัฒนามากจาก First Come First Serve ทำให้เกิดเวลารอที่น้อยที่สุด และยังพบว่า Round Robin ถูกพัฒนามาเพื่อลดการเกิดปัญหา starvation ซึ่งจะพบบ่อยใน FCFS และ SJF

#### ภาคผนวก

```
Code.py
Code.py
     import random
     processCount = int(input("Please enter number of process : "))
     percentProcessOne = int(input("Please enter percentage of processOne : "))
     percentProcessTwo = int(input("Please enter percentage of processTwo : "))
     percentProcessThree = int(input("Please enter percentage of processThree : "))
     processOneCount = int(processCount*percentProcessOne/100)
     processTwoCount = int(processCount*percentProcessTwo/100)
     processThreeCount = int(processCount*percentProcessThree/100)
     process = []
     for i in range(processOneCount):
        process.append(random.randrange(2,9,1))
     for i in range(processTwoCount):
        process.append(random.randrange(20,31,1))
     for i in range(processThreeCount):
     process.append(random.randrange(35,41,1))
     random.shuffle(process)
     print("DataSet :" , *process, sep = " ")
     waitTime = [0]
     sumWaitTime = 0
     for i in range (0 , len(process)):
       waitTime.append(process[i] + waitTime[i])
         sumWaitTime += waitTime[i]
     avgWaitTime = sumWaitTime/len(process)
     print("Sum FCFS: " + str(sumWaitTime))
     print("Avg FCFS: " + str(avgWaitTime))
```

```
#applying bubble sort to sort process according to their burst time
SJFProcess = process
for i in range(0,len(SJFProcess)-1):
    for j in range(0,len(SJFProcess)-i-1):
        if(SJFProcess[j]>SJFProcess[j+1]):
            temp=SJFProcess[j]
            SJFProcess[j]=SJFProcess[j+1]
            SJFProcess[j+1]=temp
waitTime = [0]
sumWaitTime = 0
for i in range (0 , len(process)):
    waitTime.append(process[i] + waitTime[i])
    sumWaitTime += waitTime[i]
avgWaitTime = sumWaitTime/len(process)
print("Sum SJF: " + str(sumWaitTime))
print("Avg SJF: " + str(avgWaitTime))
```

```
waitTime = [0]
quantum = 5
waitTime = [0] * len(process)
rem_process = [0] * len(process)
for i in range(len(process)):
rem_process[i] = process[i] t = 0
    done = True
    for i in range(len(process)):
       if (rem_process[i] > 0):
           done = False
           if (rem_process[i] > quantum) :
              t += quantum
              rem_process[i] -= quantum
              t = t + rem_process[i]
              waitTime[i] = t - process[i]
              rem_process[i] = 0
    if (done == True):
sumWaitTime = 0
for i in range(len(process)):
  sumWaitTime += waitTime[i]
avgWaitTime = sumWaitTime/len(process)
print("Sum RR: " + str(sumWaitTime))
print("Avg RR: " + str(avgWaitTime))
```