МІНІСТЕРСТВО ОСВІТИ і НАУКИ УКРАЇНИ НАЦІОНАЛЬНИЙ ТЕХНІЧНИЙ УНІВЕРСИТЕТ УКРАЇНИ «КИЇВСЬКИЙ ПОЛІТЕХНІЧНИЙ ІНСТИТУТ імені ІГОРЯ СІКОРСЬКОГО»

Факультет прикладної математики Кафедра системного програмування і спеціалізованих комп'ютерних систем

Лабораторна робота №1

з дисципліни "Введення до оперативних систем"

Тема: "Планування процесів" Варіант 9

> Виконав: студент IV-го курсу ФПМ

> > групи КВ-82

Іваненко О.А.

Завдання

Написати програму, що моделює послідовність обслуговування процесів, які знаходяться у черзі готових до виконання, за певним алгоритмом планування (перелік варіантів представлений нижче).

Вхідні дані (студент задає самостійно з урахуванням особливостей заданого алгоритму): послідовність процесів, які надходять до черги готових процесів; час надходження процесів до черги; очікуваний час виконання; пріоритет процесів та/або інщі додаткові дані, що необхідні для реалізації алгоритму планування згідно завдання.

Мета: ознайомлення з основними алгоритмами планування процесів в операційних системах і моделювання роботи планувальника (побудова програмної моделі) за певним, конкретно заданим алгоритмом

Варіант 9

- 1) черга інтерактивних процесів алгоритм RR
- 2) черга фонових процесів алгоритм SRTF

Час розподіляється між чергою фонових і чергою інтерактивних процесів. Наприклад, для інтерактивних процесів — 80 % і для фонових — 20 % часу. Якщо при досягненні ліміту часу виконується фоновий процес, то <u>він переривається</u>. Його продовження відбуватиметься при наступному переході на обслуговування черги фонових процесів з урахуванням особливостей алгоритму **SRTF**.

Лістинг програми

```
package com;
class Process{
   static int globalCount = 1;
   int arrive;
   int exec;
   int waiting = 0;
   int plus = 0;
   public Process(int arrive, int exec) {
        this.arrive = arrive;
        this.exec = exec;
    static Process [] createProcesses(int n) {
        Process [] result = new Process[n];
        result[0] = (new Process(0, (int)(Math.random() * 10) + 1));
        for(int i = 1; i < n; i++){</pre>
            result[i] = (new Process((int)(Math.random() * 2) + i,
(int) (Math.random() * 10) + 1));
       }
       return result;
    static void runSRTF(Process [] lst, int time) {
        for(int i = 1; i <= time; i++) {
            if(allZero(lst)) break;
            int idx = minExecIndex(lst);
            updateWaiting(lst, idx);
            lst = minusArriveTime(lst);
            if(lst[idx].exec != 0) lst[idx].exec--;
            System.out.printf("%3d (%3d): \n", i, globalCount++);
            printExec(lst);
        }
    }
    private static void updateWaiting(Process[] lst, int except) {
        for(int i = 0; i < lst.length; i++){}
            if(i == except) continue;
            if(lst[i].arrive == 0 && lst[i].exec != 0) lst[i].waiting++;
        }
    }
    private static boolean allZero(Process[] lst) {
        for (Process process : lst) {
           if (process.exec != 0) return false;
       return true;
    }
    private static Process[] minusArriveTime(Process[] lst){
        for (Process process : lst) {
            if (process.arrive != 0) process.arrive--;
        return 1st;
```

```
}
static private int minExecIndex(Process[] lst){
    int min = 100000000;
    int idx = 0;
    for (int i = 0; i < lst.length; i++) {
        if(lst[i].arrive == 0 \&\& lst[i].exec < min \&\& lst[i].exec > 0){
            min = lst[i].exec;
            idx = i;
    return idx;
}
static void printExec(Process[] lst){
    System.out.print("Exec :
    for(Process process : lst) {
        System.out.printf("%3d ", process.exec);
    System.out.print("|\n");
    System.out.print("Arrrive : ");
    for(Process process : lst){
        System.out.printf("%3d ", process.arrive);
    System.out.print("|\n");
    System.out.print("Waiting : ");
    for(Process process : lst){
        System.out.printf("%3d ", process.waiting);
    System.out.print("|\n----");
    for(int i = 0; i < lst.length; i++)</pre>
        System.out.print("---");
    System.out.print("+\n");
}
static void runRR(Process[] lst, int quantum, int time) {
    int currIdx = 0;
    int counter = 0;
    for(int i = 1; i <= time; i++) {</pre>
        if (allZero(lst)) break;
        int flag = 0;
        if(counter == quantum) {
            currIdx = getNextIdx(lst, currIdx);
            counter = 0;
        while(lst[currIdx].exec == 0 && flag < lst.length) {</pre>
            currIdx = getNextIdx(lst, currIdx);
            counter = 0;
            flag++;
        if(lst[currIdx].exec != 0 && counter < quantum) {</pre>
            lst[currIdx].exec--;
            counter++;
        minusArriveTime(lst);
        updateWaiting(lst, currIdx);
        System.out.printf("%3d (%3d): \n", i, globalCount++);
```

```
printExec(lst);
       }
   }
   static int getNextIdx(Process[] lst, int currIdx){
       if(currIdx == -1) return 0;
       if(currIdx >= lst.length - 1) return 0;
       if(lst[currIdx++].arrive != 0) return 0;
       return currIdx++;
   static void runAll(int processorTime, Process[] srtf, Process [] rr, int
quantum) {
       while (!allZero(rr) || !allZero(srtf)) {
           if (!allZero(rr)) {
              System.out.println("-----
INTERACTIVE ----");
              Process.runRR(rr, quantum, (int) (processorTime * 0.8));
             System.out.println("-----
          Process.runSRTF(srtf, (int) (processorTime * 0.2));
       }
   }
   static double averageWait(Process[] lst){
       int sum = 0;
       for(Process process : lst){
           sum += process.waiting;
       return (double) sum / lst.length;
   }
}
public class Main {
   public static void main(String[] args) {
       Process [] SRTF = Process.createProcesses(3);
       Process [] RR = Process.createProcesses(4);
       System.out.println("SRTF processes:");
       Process.printExec(SRTF);
       System.out.println("RR processes:");
       Process.printExec(RR);
       Process.runAll(20, SRTF, RR, 2);
       System.out.printf("Average wait time for SRTF: %5.5f\n",
Process.averageWait(SRTF));
       System.out.printf("Average wait time for RR: %5.5f \n",
Process.averageWait(RR));
   }
}
```

Результат програми

```
SRTF processes:
  Exec: 9 1 2 |
  Arrrive : 0 2 3 |
  Waiting: 0 \quad 0 \quad 0
  ----+
  RR processes:
  Exec: 4 10 7 7 |
  Arrrive: 0 1 2 4 |
  Waiting: 0 \quad 0 \quad 0
  ----+
  ----- INTERACTIVE -----
  1 (1):
  Exec: 3 10 7 7 |
  Arrrive: 0 \quad 0 \quad 1 \quad 3 \mid
  Waiting: 0 \quad 1 \quad 0 \quad 0
  ----+
  2 ( 2):
  Exec: 2 10 7 7 |
  Arrrive: 0 \quad 0 \quad 0 \quad 2
  Waiting: 0 2 1 0
  ----+
  3 (3):
  Exec: 2 9 7 7 |
  Arrrive: 0 0 0 1 |
  Waiting: 1 \quad 2 \quad 2 \quad 0
  ----+
  4 ( 4):
  Exec: 2 8 7 7 | Arrrive: 0 0 0 0 |
  Waiting: 2 2 3 1 |
  ----+
  5 ( 5):
  Exec: 2 8 6 7 |
  Arrrive: 0 0 0 0 |
  Waiting: 3 3 3 2 |
  6 (6):
  Exec: 2 8 5 7 |
  Arrrive: 0 0 0 0 |
  Waiting: 4 4 3 3 |
  ----+
  7 ( 7):
  Exec: 2 8 5 6 |
  Arrrive: 0 0 0 0 |
  Waiting: 5 5 4 3 |
  ----+
  8 (8):
  Exec: 2 8 5 5 |
  Arrrive: 0 0 0 0 |
  Waiting: 6 6 5 3 |
```

```
----+
9 ( 9):
Exec: 1 8 5 5 |
Arrrive: 0 0 0 0 |
Waiting: 6 7 6 4 |
----+
10 (10):
Exec: 0 8 5 5 |
Arrrive: 0 0 0 0 |
Waiting: 6 8 7 5 |
----+
11 (11):
Exec: 0 7 5 5 |
Arrrive: 0 0 0 0 |
Waiting: 6 8 8 6 |
----+
12 (12):
Exec: 0 6 5 5 |
Arrrive: 0 0 0 0 |
Waiting: 6 8 9 7 |
----+
13 (13):
Exec: 0 6 4 5 |
Arrrive: 0 0 0 0 |
Waiting: 6 9 9 8 |
----+
14 (14):
Exec: 0 6 3 5 |
Arrrive: 0 0 0 0 |
Waiting: 6 10 9 9 |
----+
15 (15):
Exec: 0 6 3 4 |
Arrrive: 0 0 0 0 |
Waiting: 6 11 10 9 |
----+
16 (16):
Exec: 0 6 3 3 |
Arrrive: 0 0 0 0 |
Waiting: 6 12 11
----+
----- BACK -----
1 (17):
     8 1 2 |
Exec :
Arrrive : 0 1 2 |
Waiting: 0 \quad 0 \quad 0
----+
2 (18):
    7 1 2 |
Exec :
Arrrive : 0 0 1 |
Waiting: 0 \quad 0 \quad 0
-----+
3 (19):
```

```
Exec: 7 0 2 |
Arrrive : 0 0 0 |
Waiting: 1 \quad 0 \quad 0
----+
4 (20):
Exec: 7 0 1 |
Arrrive : 0 0 0 |
Waiting: 2 \quad 0 \quad 0
-----+
----- INTERACTIVE -----
1 (21):
Exec: 0 5 3 3 |
Arrrive: 0 0 0 0 |
Waiting: 6 12 12 10 |
----+
2 (22):
Exec: 0 4 3 3 |
Arrrive: 0 0 0 0 |
Waiting: 6 12 13 11 |
----+
3 (23):
Exec: 0 4 2 3 |
Arrrive: 0 0 0 0 |
Waiting: 6 13 13 12 |
----+
4 (24):
Exec: 0 4 1 3 |
Arrrive: 0 0 0 0 |
Waiting: 6 14 13 13 |
----+
5 (25):
Exec: 0 4 1 2 |
Arrrive : 0 0 0 0 |
Waiting: 6 15 14 13 |
----+
6 (26):
    0 4 1 1 |
Exec :
Arrrive: 0 0 0 0 |
Waiting: 6 16 15 13 |
----+
7 (27):
Exec: 0 3 1 1 |
Arrrive : 0 0 0 0 |
Waiting: 6 16 16 14 |
----+
8 (28):
Exec: 0 2 1 1 |
Arrrive: 0 \quad 0 \quad 0
Waiting: 6 16 17 15 |
----+
9 (29):
Exec: 0 2 0 1 |
```

Arrrive: 0 0 0 0 |

```
Waiting: 6 17 17 16 |
-----+
10 (30):
Exec: 0 2 0 0 |
Arrrive: 0 0 0 0 |
Waiting: 6 18 17 16 |
----+
11 (31):
Exec: 0 1 0 0 |
Arrrive: 0 0 0 0 |
Waiting: 6 18 17 16 |
----+
12 (32):
Exec: 0 0 0 0 |
Arrrive: 0 0 0 0 |
Waiting: 6 18 17 16 |
----+
----- BACK -----
1 (33):
Exec: 7 0 0 |
Arrrive : 0 0 0 |
Waiting: 3 \quad 0 \quad 0
----+
2 (34):
Exec: 6 0 0 |
Arrrive: 0 \quad 0 \quad 0
Waiting: 3 \quad 0 \quad 0
3 (35):
Exec: 5 0 0 |
Arrrive : 0 0 0 |
Waiting: 3 \quad 0 \quad 0
-----+
4 (36):
Exec: 4 0 0 |
Arrrive : 0 0 0 |
Waiting: 3 \quad 0 \quad 0
----+
1 (37):
Exec: 3 0 0 |
Arrrive : 0 0 0 |
Waiting: 3 \quad 0 \quad 0
----+
2 (38):
Exec: 2 0 0 |
Arrrive : 0 0 0 |
Waiting: 3 0 0 |
----+
3 (39):
Exec: 1 0 0 |
Arrrive: 0 \quad 0 \quad 0
Waiting: 3 \quad 0 \quad 0
```

Висновки

Як ми бачимо, процеси алгоритму Round Robin проводять в часі очікування набагато більше часу, ніж процеси алгоритму Shortest Remaining Time First. Це відбувається тому що в першому алгоритмі планування процеси проводять дуже багато часу в черзі на свій квант часу. Другий алгоритм більш оптимізований, бо обов'язково буде декілька процесів з маленьким часом виконання, і вони одразу виконаються, можливо більш важкі процеси зачекають, але через те, що доки швидкі процеси виконуються, час надходження довгих процесів зменшується, а в великому очікуванні проведуть тільки найважчі процеси, що добре впливає на загальній середній час очікування.

Розділення по часу було реалізовано за системою 20/80. Тобто на інтерактивні процеси виділено 80% часу на фонові — 20%. Коли/якщо інтерактивні процеси закінчать своє виконання, фонові будуть вже допрацьовувати 100% часу. У нашому прикладі 20 одиниць часу розподіляється як 4 одиниці часу на фонові процеси та 16 одиниць часу на інтерактивні. У програмі можна налаштувати кількість квантів на алгоритм планування *Round Robin*, кількість часу, що буде розподілятися між процесами, кількість та «важкість» процесів.