## گزارش آزمایش ۸ شبیهسازی الگوریتمهای زمانبندی

تاریخ: ۱۴۰۰/۹/۲۷

نامو نام خانوادگی:روژینا کاشفی و هلیا سادات هاشمی پور نام استاد:سرکار خانم علیزاده

## بخش اول

برای پیادهسازی الگوریتم first come first serve میدانیم آن مبتنی بر FIFO است و یک الگوریتم غیر preemptive و pre\_preemptive است.

```
#include<stdio.h>
#include "time.h"
struct process {
      int pid;
int bt;
int wt;
                                          مطابق دستور کار برای هر فرایند یک
                                                      شمارہ، یک burst time، یک
                                        waiting time و یک
struct process p[20];
                                                                                 time گرفتیم.
int main() {
      int n;
int i, j;
      int 1, );
int sum_wt=0,sum_tt=0;
float average_wt, average_tt;
clock_t startTime = clock();
printf("Number of process= ");
scanf("sd", &n);
                                                                       به تعداد دلخواه کاریر
      printf("\nProcess Burst Time\n");
                                                                      فرایند با burst time
      for (i = 0; i < n; i++) {
    printf("*P[%d]= ", i + 1);
    scanf("%d", &p[i].bt);</pre>
                                                                         دلخواه كارير ميسازد.
      for (i = 0; i < n; i++) {
    p[i].pid = i + 1;</pre>
                                                            به هر فرایند یک id میدهد.
      p[0].wt = 0; //initial to zero
      //calculate waiting time

for (i = 1; i < n; i++) {

   p[i].wt = 0;

   for (j = 0; j < i; j++)

        p[i].wt = p[i].wt + p[j].bt;
 printf("\nProcess\t|Burst Time\t |Waiting Time\t|Turnaround
Time\n");
 printf("
int count = 0;
//calculate turnaround time
for (i = 0; i < n; i++) {
    p[i].tt = p[i].bt + p[i].wt;
    sum_wt = sum_wt + p[i].wt;
    sum tt = sum tt + p[i].tt;
    printf("\n#P[%d]\t]\d\t\t
p[i].bt, p[i].wt, p[i].tt);
    count++;
}</pre>
                                                           |%d\t \t\t|%d", p[i].pid,
```

بدترین زمان اجرای این الگوریتم (O(n<sup>2</sup> است به دلیل دو تا حلقه تو درتو در محاسبه waitingtime ها است.

Worst case time complexity :  $O(n^2)$ Average case time complexity :  $\theta(n^2)$ Best case time complexity :  $\theta(n)$ Space complexity :  $\theta(1)$ 

N برابر است با تعداد فرایندها.

مطابق دستور کار زمان انتظار برای فرایند اول صفر است.

زمان انتظار سایر فرآیندها که برابر است با زمان اجرای فرآیند قبل محاسبه میکند.زمان اجرای یک فرآیند برابر است با مجموع زمان انتظار و زمان سرویسدهی

محاسبه میانگین زمان turnaround time waiting time خروجی به صورت زیر است ابتدا تعداد فرایندهایی که داریم را به عنوان ورودی و سپس bursttime مورد نظر میدهیم که مشاهده میکنیم به ترتیب برابر است با 14،26،15،20، 14 است.

سپس مشاهده میکنیم زمان انتظار فرایندهای بعدی برابر است با زمان turnaround قبلی.

فرایند اول هیچ زمانی برای انتظار ندارد و ۲۰ ثانیه زمان نیاز دارد بنابراین turnaround = 20+0 میشود.

فرایند دوم اندازه turnaround قبلی که برابر ۲۰ است waiting time دارد و خود نیز نیاز به ۱۵ ثانیه دارد به همین علت turnaround تایمش برابر میشود با 35=20+15 و مشاهده میکنیم زمان انتظار برای فرایند سوم برابر است با turnaround فرایند دوم و به همین منوال ادامه میدهیم.

در نهایت میانگین زمانهای انتظار و turnaround را بدست می آوریم و زمان اجرای برنامه را نیز محاسبه کردیم و مشاهده میکنیم عملکرد پایینی دارد، زبرا میانگین زمان انتظار بالا است.

```
helia@helia-virtual-machine:~/Desktop/OSLab/8$ gcc FCFS.c -o FCFS
helia@helia-virtual-machine:~/Desktop/OSLab/8$ ./FCFS
Number of process= 5
Process Burst Time
*P[1]= 20
*P[2]= 15
*P[3]= 26
*P[4]= 10
*P[5]= 14
                                                  |Turnaround Time
Process |Burst Time
                             |Waiting Time
#P[1]
         |20
                              10
                                                  120
#P[2]
        115
                              120
                                                  135
#P[3]
                              135
                                                   61
         126
#P[4]
         110
                              61
                                                   71
#P[5]
        114
                             171
                                                  185
#Average Waiting Time= 37.40
#Average Turnaround Time= 54.40
##Total time= 0.000321
```

## بخش دوم

در الگوریتم انتخاب کوتاهترین فرایند، فرآیندی برای پردازش انتخاب می شود که به کوتاهترین زمان پردازش نیاز داشته باشد.وقتی که چند کار با اهمیت یکسان برای اجرا شدن در صف ورودی قرار می گیرند، زمانبند باید ابتدا کوتاهترین کار Shortest Jib First یا به اختصار SJF را انتخاب کند و یک الگوریتم زمانبندی غیر pre-emptive و pre-emptive است.

به این الگوریتم گاهی الگوریتم SPN مخفف (Shortest Process Next) نیز گفته می شود. الگوریتم زیر غیر preemptive است.

```
#include<stdio.h>
#include "time.h"
  struct process {
          int pid;
int bt;
           int wt;
          int tt:
9 };
  struct process p[20];
4 int main() {
5    int i, j;
           int n;
           int sum_wt = 0, sum_tt = 0;
           int temp;
          float average_wt, average_tt;
clock_t startTime=clock();
printf("Number of process= ");
scanf("%d", &n);
          printf("\nProcess Burst Time:\n");
           for (i = 0; i < n; i++) {
    printf("*P[%d]= ", i + 1);
    scanf("%d", &p[i].bt);</pre>
           for (i = 0; i < n; i++) {
                   p[i].pid = i+1;
          //sort cpu burst time in ascending order

for (int i = 0; i < n - 1; i++) {
    for (int j = 0; j < n - i - 1; j++) {
        if (p[j].bt > p[j + 1].bt) {
            temp = p[j].bt;
            p[j].bt = p[j + 1].bt;
        p[j + 1].bt = temp;
                                   temp = p[j].pid;
p[j].pid = p[j + 1].pid;
p[j + 1].pid = temp;
           p[0].wt = 0; //initial to zero
           for (i = 1; i < n; i++) {
    p[i].wt = 0;
    for (j = 0; j < i; j++) {
        p[i].wt = p[i].wt + p[j].bt;
}</pre>
                   sum_wt = sum_wt + p[i].wt;
    printf("\nProcess\t|Burst Time\t |Waiting Time\t|Turnaround
  printf("
           for (i = 0; i < n; i++) {
    p[i].tt = p[i].bt + p[i].wt;
    sum_tt = sum_tt + p[i].tt;
    printf("\n#P[%d)\t|%d\t\t</pre>
                                                                                 |%d\t \t\t|%d", p[i].pid,
  p[i].bt, p[i].wt, p[i].tt);
           average_wt = (float) sum_wt / n;
average_tt = (float) sum_tt / n;
           printf("\n\n#Average Waiting Time= %0.2f\n", average_wt);
printf("\n#Average Turnaround Time= %0.2f\n", average_tt);
clock_t endTime=clock();
printf("\n##Total time= %f\n",(double)(endTime-startTime)/
   CLOCKS_PER_SEC);
```

بدترین زمان اجرای این الگوریتم (O(n<sup>2</sup>) است به دلیل دو تا حلقه تو درتو در مرتبسازی و محاسبه waitingtime ها است.

Worst case time complexity :  $O(n^2)$ Average case time complexity :  $\theta(n^2)$ 

Best case time complexity :  $\theta(n)$ Space complexity :  $\theta(1)$ 

N برابر است با تعداد فرایندها.

مطابق قسمت قبل برای هر فرایند یک شمارہ یک burst time ویک .waitingtime و یک turnaroundtime درنظر گرفتیم. به تعداد دلخواه فرایند کاریر با زمان bursttime دلخواه میسازد و به هرکدام یک id میدهد. تفاوتش ان است که از سیاست ان است استفاده نمیکند و cpu ابتدا به کسی اختصاص داده میشود که زمان burst کمتري دارد. بنابراین ابتدا با الگوریتم selection sort شروع به مرتب سازی صعودی میکند. مطابق دستوركار زمان انتظار فرابند اول برابر صفر است. شروع له محاسبه waitingtime و turnaroundtime فرابند ها با استفاده از فرایند قبلی میکند و درنهایت میانگین waitingtime و turnaroundtime را بدست میاورد و زمان اجرای برنامه را نمایش میدهد.

مشاهده میکنیم که کاربر ۴ فرایند داده است با bursttime متفاوت با ترتیب های مختلف ۲٬۶٬۳٬۲۱. اولین فرایند داده شده طولانی ترین bursttime را دارد اما اخر از همه اجرا میشود به دلیل اینکه فرایندهایی که burstiime کمتری دارند سریعتر اجرا میشود و پردازنده فرایندها را به صورت صعودی مرتب میکند. Waitingtime فرایند اول صفر است و busrttime ان ۲ به همین دلیل .waitingtime فرایند بود. و waitingtime فرایند تعدی برابر با +turnaround فرایند قبلی و waitingtime خوابر با +waitingtime کاهش یافته bursttime=3+2=5 است و به همین منوال ادامه میدهیم.مشاهده میکنیم که میانگین waitingtime کاهش یافته است امادر سیستمهای دستهای که زمان مورد نیاز CPU از پیش مشخص نیست به سادگی پیادهسازی می شود و پردازنده باید از قبل بداند که پردازش چه مدت طول خواهد کشید.

```
helia@helia-virtual-machine:~/Desktop/OSLab/8$ gcc SJF.c -o SJF
helia@helia-virtual-machine:~/Desktop/OSLab/8$ ./SJF
Number of process= 4
Process Burst Time:
*P[1]= 21
*P[2]=3
*P[3]= 6
*P[4]=2
Process | Burst Time
                             |Waiting Time
                                                 |Turnaround Time
#P[4]
        12
                                                 12
#P[2]
        |3
                             12
                                                 15
#P[3]
        6
                             5
                                                 111
#P[1]
        21
                             111
                                                 32
#Average Waiting Time= 4.50
#Average Turnaround Time= 12.50
##Total time= 0.000273
```

الگوریتم preemptive آن به صورت زیر است. در اصل فرقی که در دو قسمت وجود دارد این است که ما به arrival timeنیاز دازیم.

```
#include<stdio.h>
#include "time.h"
   struct process {
           int pid;
           int bt;
           int wt;
           int tt;
           int ar;
[0];
12 struct process p[20];
4 int main() {
           int tmp[20];
           int i;
           int cnt = 0;
           int n;
           float sum_wt = 0, sum_tt = 0;
          float average_wt, average_tt;
clock_t startTime = clock();
printf("Number of process= ");
scanf("%d", &n);
          for (i = 0; i < n; i++) {
    printf("Arrival Time P[%d]= \t", i + 1);
    scanf("%d", &p[i].ar);</pre>
          for (i = 0; i < n; i++) {
    printf("Process Burst Time P[%d]= \t", i + 1);
    scanf("%d", &p[i].bt);
    tmp[i] = p[i].bt;</pre>
           for (i = 0; i < n; i++) {
                 p[i].pid = i + 1;
          int j;
int index;
          p[19].bt = 10000000;
           int current_time = 0;
          while (cnt != n) {
                  index = -1;
for (i = 0; i < n; i++) {
    if (p[i].ar <= current_time && p[i].bt < p[index].bt) {</pre>
                                 if (p[i].bt > 0) {
                                        index = i:
                  }
p[index].bt--;
                  if (p[index].bt == 0) {
                         cnt++;
sum_tt += current_time + 1 - p[index].ar;
sum_wt += sum_tt- tmp[index];
                  }
current_time++;
      average_wt = (float) sum_wt / n;
average_tt = (float) sum_tt / n;
printf("\n\nA#Average Waiting Time= %0.2f", average_wt);
printf("\n#Average Turnaround Time= %0.2f", average_tt);
clock_t endTime = clock();
printf("\n##Total time= %f\n", (double) (endTime - startTime) /
.OCKS_PER_SEC);
return 0;
```

در این قسمت برای اینکه الگوربتم ما به صورت قبضه ای باشد یک while تعریف کردہ ایم که در آن بررسی های لازم انجام می شود در اصل در لوپ نخست شرط چک می شود و یا توجه به آن مقدار index آیدیت می شود. سیس بعد از اتمام لوپ اول شرط بعدی چک می شود و اگر برقرار بود sum tt وsum wt را محاسبه می کنیم در اصل اینجا ما باید exit time و arrival timeرا هم در نظر بگیریم. همانند قسمت قبل میانگین را محاسبه می کنیم. در اصل برای محاسبه ی sum wt و sum ttاز روابط زیر کمک گرفته ایم.(در اصل [tmp[indexما درالگوربتم نوشته شدہ همان burst timeما می باشد که در ابتدا مقداردهی شده است)

Turn Around time = Exit time - Arrival time
Waiting time = Turn Around time - Burst time

آنچه در خروجی نشان داده می شود به صورت زیر است:

```
helia@helia-virtual-machine:~/Desktop/OSLab/8$ ./SJFP
Number of process= 6
Process Arrival Time P[1]= 0
Process Arrival Time P[2]=1
Process Arrival Time P[3]=2
Process Arrival Time P[4]=3
Process Arrival Time P[5]= 4
Process Arrival Time P[6] = 5
Process Burst Time P[1]= 7
Process Burst Time P[2]= 5
Process Burst Time P[3]=3
Process Burst Time P[4]=1
Process Burst Time P[5]= 2
Process Burst Time P[6]= 1
#Average Waiting Time= 4.00
#Average Turnaround Time= 7.17
##Total time= 0.000466
```

## نمودار گانت:

0 1	<u>L</u> :	2 3	3	4 (	5 7	7 9	9 13	3 1	9
P1	P2	Р3	P4	Р3	P6	P5	P2	P1	

Process Id	Exit time	Turn Around time	Waiting time	
P1	19	19 – 0 = 19	19 – 7 = 12	
P2	13	13 – 1 = 12	12 – 5 = 7	
P3	6	6 – 2 = 4	4 – 3 = 1	
P4	4	4 – 3 = 1	1 – 1 = 0	
P5	9	9 – 4 = 5	5 – 2 = 3	
P6	7	7 – 5 = 2	2 – 1 = 1	

Average Turn Around time = (19 + 12 + 4 + 1 + 5 + 2) / 6 = 43 / 6 = 7.17Average waiting time = (12 + 7 + 1 + 0 + 3 + 1) / 6 = 24 / 6 = 4

پیچیدگی زمانی آن (O(n²) است.