



دانشگاه صنعتی امیرکبیر  
(پلی تکنیک تهران)

## گزارش کار آزمایشگاه سیستم عامل – شماره ۸ بخش دوم

رفع عیب الگوریتم‌های زمانبندی

حسنا اویارحسینی – ۹۸۲۳۰۱۰

استاد درس: جناب آقای مهندس کیخا

نیمسال دوم سال تحصیلی ۱۴۰۰-۰۱

**بخش ۱)** با در نظر گرفتن نقاط قوت و ضعف چهار الگوریتم مورد بررسی در آزمایش هشتم، هریک از الگوریتم های معرفی شده را رفع عیب نموده و گزارش دهید ایراد الگوریتم را به چه صورت استفاده کرده اید.

#### ۱- بررسی الگوریتم **priority**

مشکل الگوریتم **priority** قحطی می باشد به این معنی که ممکن است یک پردازش با اولویت پایین پشت پردازش ها با اولویت بالا برای مدت خیلی طولانی گیر کند. برای حل این مشکل از الگوریتم **multilevel queue** استفاده میکنیم به این معنی که اولویت پردازش ها را تغییر میدهیم در واقع به نوعی **aging** صورت میگیرد و اگر یک پردازش با اولویت بالا زمان زیادی میگیرد اولویت آن به مرور زمان کم میشود در نتیجه جلوی پردازش ها با اولویت کم را نمیگیرد:

کد:

در این کد فرض کردیم که سه لول صف داریم که به ترتیب الگوریتم های **RR** با کوانتوم ۸، **RR** با کوانتوم ۱۶ و **FCFS** را اجرا میکنند. سه آرایه برای این سه صف داریم در واقع هر صف برای پردازش های مربوط به یک اولویت می باشد (صف اول برای پردازش هایی با اولویت ۰، صف دوم برای پردازش هایی با اولویت ۱ و ...). در اینجا برای سادگی فرض کرده ایم اولویت و زمان ورود همه پردازش ها یکسان است (در حالت واقعی پردازش ها با اولویت های متفاوت میتواند در وسط کار اضافه شده و باید در صف مربوط به اولویت خود اضافه شوند). هر پردازش با یک متغیر از نوع **struct process** می باشد که شامل فیلدهای زیر است:

| متغیر | توضیح           |
|-------|-----------------|
| AT    | Arrival time    |
| BT    | Burst time      |
| WT    | Waiting time    |
| TAT   | Turnaround time |
| RT    | Remaining time  |

سپس از کاربر تعداد و **burst time** هر پردازش را میگیریم. ابتدا همه پردازش ها وارد صف ۱ **Q** میشوند و الگوریتم **RR** با کوانتوم ۸ که در آزمایش ۸- بخش اول توضیح داده شده بود روی آنها اجرا میشود. اگر کار پردازش تمام شد که حذف میشود اما در غیر این صورت زمان باقی مانده این پردازش آپدیت و به صف دوم منتقل میشود این کار تا زمانی ادامه میابد که تمام پردازش ها یکبار در صف اول اجرا شوند. سپس نوبت به صف دوم میرسد و پردازش های موجود در آن به ترتیب با الگوریتم **RR** با کوانتوم ۱۶ اجرا میشوند و پردازش هایی که همچنان تمام نمیشوند وارد صف سوم میشوند. پس از اتمام صف دو پردازش های موجود در صف ۳ به ترتیب اجرا میشوند تا تمام شوند. در هر صف پس از اتمام صف وضعیت هر پردازش و زمان باقی مانده آن چاپ میشود و در نهایت زمان اجرا و زمان انتظار نیز اعلام میشود:

```

struct process
{
    int name;
    int AT,BT,WT,TAT,RT,CT;
};
/*Three queues*/
struct process * Q1;
struct process * Q2;
struct process * Q3;

int n;

int main()
{
    int total_WT=0, total_TAT=0;
    int i,j,k=0,r=0,time=0,tq1=1,tq2=1,tq3=1,flag=0;
    char c;
    printf("Enter no of processes:");
    scanf("%d",&n);
    Q1 = (struct process*) malloc(n*sizeof(struct process));
    Q2 = (struct process*) malloc(n*sizeof(struct process));
    Q3 = (struct process*) malloc(n*sizeof(struct process));

    for(i=0;i<n;i++)
    {
        Q1[i].name= i + 1;
        printf("\nEnter the arrival time and burst time of process %d: ",Q1[i].name);
        scanf("%d%d",&Q1[i].AT,&Q1[i].BT);
        Q1[i].RT=Q1[i].BT; /*save burst time in remaining time for each process*/
    }

    time=Q1[0].AT;
    printf("Process in first queue following RR with qt=1");
    printf("\nProcess\t\tRT\t\tWT\t\tTAT\t\t");
    for(i=0;i<n;i++)
    {
        if(Q1[i].RT<=tq1)
        {
            time+=Q1[i].RT; /*from arrival time of first process to completion of this process*/
            Q1[i].RT=0;

```

اجرای الگوریتم صف اول

RR, q = 1

```

        Q[i].WT=time-Q[i].AT-Q[i].BT;/*amount of time process has been waiting
in the first queue*/
        Q[i].TAT=time-Q[i].AT;/*amount of time to execute the process*/
        printf("\n%d\t\t%d\t\t%d\t\t%d",Q[i].name,Q[i].RT,Q[i].WT,Q[i].TAT);
        total_TAT += Q[i].TAT;
        total_WT += Q[i].WT;
    }
    else/*process moves to queue r with qt='*/
    {
        Q[k].WT=time;
        time+=tq;
        Q[i].RT-=tq;
        Q[k].BT=Q[i].RT;
        Q[k].RT=Q[k].BT;
        Q[k].name=Q[i].name;
        flag=';
        printf("\n%d\t\t%d\t\t%d\t\t%d",Q[k].name,Q[k].BT,Q[k].WT,Q[k].TAT);
        k=k+;
    }
}

```

ادامه اجرای الگوریتم صف اول  
RR, q = ۸

```

}
if(flag=='')
{printf("\nProcess in second queue following RR with qt='");
printf("\nProcess\t\tRT\t\tWT\t\tTAT\t\t");
}for(i=0;i<k;i++)
{
    if(Q[i].RT<=tq)
    {
        time+=Q[i].RT;/*from arrival time of first process +BT of this process*/
        Q[i].RT=0;
        Q[i].WT=time-tq-Q[i].BT;/*amount of time process has been waiting in
the ready queue*/
        Q[i].TAT=time-Q[i].AT;/*amount of time to execute the process*/
        printf("\n%d\t\t%d\t\t%d\t\t%d",Q[i].name,Q[i].RT,Q[i].WT,Q[i].TAT);
        total_TAT += Q[i].TAT;
        total_WT += Q[i].WT;
    }
    else/*process moves to queue r with FCFS*/
    {
        Q[r].AT=time;
        time+=tq;
    }
}

```

ال اجرای الگوریتم صف دوم  
RR, q = ۱۶

```

Q[r].RT-=tq;
Q[r].BT=Q[i].RT;
Q[r].RT=Q[r].BT;
Q[r].name=Q[i].name;
flag=1;
printf("\n%d\t\t%d\t\t%d\t\t%d",Q[r].name,Q[r].BT,Q[r].WT,Q[r].TAT);
r=r+1;

```

```

}

```

```

}

```

ادامه اجرای الگوریتم صف دوم

RR, q = ۱۶

```

{if(flag==1)
printf("\nProcess in third queue following FCFS ");
}
for(i=0;i<r;i++)
{
    if(i==0)
        Q[i].CT=Q[i].BT+time;
    else
        Q[i].CT=Q[i-1].CT+Q[i].BT;
}

for(i=0;i<r;i++)
{
    Q[i].RT=0;
    Q[i].TAT=Q[i].CT;
    Q[i].WT=Q[i].TAT-Q[i].BT-tq-tq;
    printf("\n%d\t\t%d\t\t%d\t\t%d\t\t",Q[i].name,Q[i].RT,Q[i].WT,Q[i].TAT);
}

```

```

total_TAT += Q[i].TAT;

```

```

total_WT += Q[i].WT;

```

اجرای الگوریتم صف سوم

FCFS

```

}
printf("\n");
printf("Average waiting time = %f", (float)total_WT / (float)n);
printf("\nAverage turn around time = %f\n", (float)total_TAT / (float)n);
}

```

```

Lab@ubuntu:~/Desktop/HW8 2$ gcc MLFQ.c -o MLFQ
Lab@ubuntu:~/Desktop/HW8 2$ ./MLFQ
Enter no of processes:6
Enter the arrival time and burst time of process 1: 0 3
Enter the arrival time and burst time of process 2: 0 8
Enter the arrival time and burst time of process 3: 0 12
Enter the arrival time and burst time of process 4: 0 20
Enter the arrival time and burst time of process 5: 0 25
Enter the arrival time and burst time of process 6: 0 35
Process in first queue following RR with qt=8
Process      RT      WT      TAT
1            0        0        3
2            0        3       11
3            4       11        0
4           12       19        0
5           17       27        0
6           27       35        0
Process in second queue following RR with qt=16
Process      RT      WT      TAT
3            0       35       47
4            0       39       59
5            1        0        0
6           11        0        0
Process in third queue following FCFS
5            0       67       92
6            0       68      103
Average waiting time = 35.333332
Average turn around time = 52.500000
Lab@ubuntu:~/Desktop/HW8 2$

```

## ۲- بررسی الگوریتم RR:

مشکل الگوریتم RR این است که اولویت پردازش را در نظر نمیگیرد و مثلاً نمیتواند از Non makeable interrupt ها پشتیبانی کند برای حل نسبی (نه کامل) این مشکل دو راه وجود دارد:

۱- به هر پردازش با توجه به اولویت آن time quantum اختصاص دهیم یعنی پردازش با اولویت

بیشتر کوانتوم زمانی بزرگتری داشته باشد تا زودتر تمام شود.

۲- مرتب سازی پردازش ها در صف اصلی بر اساس اولویت باشد، و نه بر اساس FCFS که باعث میشود اولویت ها نیز تا حدی لحاظ شوند.

در ادامه کد مربوط به راه حل دوم را بررسی میکنیم:

کد:

این کد همانند کد RR بخش یک آزمایش ۸ است با این تفاوت که با ورود هر پردازش جدید یکبار پردازش ها را براساس اولویت مرتب میکنیم (در اینجا برای سادگی فرض کرده ایم اولویت و زمان ورود همه پردازش ها یکسان است بخاطر همین فقط یکبار در ابتدا مرتب سازی کرده ایم).

```

#include<stdio.h>
#include<stdlib.h>

struct Process{

    int pid;
    int bt;

```

```

    int wt;
    int tt;
    int at; //arrival time
    int nt; //needed time
    int priority;
};

struct Process * p;

int main()
{
    int n = 0; //total number of process
    p = (struct Process*) malloc(n*sizeof(struct Process));
    int i = 0;
    int flag = 0;
    int time = 0;
    int remaining_processes = 0;
    int quantum = 0;
    int total_wt = 0;
    int total_tat = 0;

    printf("Enter number of Processes:");
    scanf("%d",&n);
    p = (struct Process*) malloc(n*sizeof(struct Process));

    remaining_processes = n;

    for(int i = 0; i <= n; i++){
        p[i-1].pid = i;
        printf("P%d:\n", i);
        printf("Burst Time: ");
        scanf("%d",&p[i-1].bt);
        printf("Priority: ");
        scanf("%d",&p[i-1].priority);
        p[i-1].wt = 0;
        p[i-1].tt = 0;
        p[i-1].nt = p[i-1].bt;
        p[i-1].at = 0;
    }

    printf("Enter the Time Quantum(q):");
    scanf("%d",&quantum);

```





```

        i ++;

    else
        i = 0;
}

printf("Average waiting time = %f", (float)total_wt / (float)n);
printf("\nAverage turn around time = %f\n", (float)total_tat / (float)n);

return 0;
}

```

خروجی کد:

این مثال همان مثالی است که در بخش اول آزمایش هشت نیز امتحان شد که مشاهده میشود اینجا اولویت هم لحاظ شده است.

```

Burst Time: 10 P1 P1 P1 P1 P1
Lab@ubuntu:~/Desktop/HW8 2$ gcc RRP.c -o RRP
Lab@ubuntu:~/Desktop/HW8 2$ ./RRP
Enter number of Processes:5
P1:
Burst Time: 10
Priority: 3
P2:
Burst Time: 1
Priority: 1
P3:
Burst Time: 2
Priority: 4
P4:
Burst Time: 1
Priority: 5
P5:
Burst Time: 2
Priority: 5
Enter the Time Quantum(q):2

Process      Turnaround Time      Waiting Time
P2            1                    0
P1            5                    3
P3            7                    5
P4            8                    7
P1            16                   6
Average waiting time = 4.200000
Average turn around time = 7.400000
Lab@ubuntu:~/Desktop/HW8 2$

```

### ۱- بررسی الگوریتم FCFS , SJF:

- مشکل الگوریتم FCFS پدیده کاروان است به این معنی که ممکن است یک پردازش های با CPU burst بالا ابتدا وارد شود و در نتیجه پردازش های با CPU burst پایین تر بعد از آن بیایند و پشت آن گیر کنند که این موضوع باعث میشود waiting time به طور متوسط بالا رود.
- اشکال الگوریتم SJF آن است که اگر تعداد پردازش ها با CPU burst پایین خیلی زیاد شود نوبت به پردازش های با CPU burst بالا نمیرسد و هیچ وقت CPU به آنها تخصیص نمی یابد.

برای حل مشکلات این الگوریتم میتوان از الگوریتم های دیگر مثل دو الگوریتم بالا استفاده کرد زیرا اگر بخواهیم این الگوریتم ها را برای رفع ایرادشان تغییر بدهیم الگوریتم ماهیتش را از دست میدهد.