Tên nhóm: Embe

Thành viên:

Lê Thị Loan-22520781

Trần Danh Vinh-22521681

Từ Thị Hồng Phúc-22521146

Lê Dương Hoàng Kim Phượng-22521163

Lóp:IT007.015.2

HỆ ĐIỀU HÀNH BÁO CÁO LAB 4

CHECKLIST

3.5. BÀI TẬP THỰC HÀNH

	BT 1	BT 2
Vẽ lưu đồ giải thuật	\boxtimes	\boxtimes
Chạy tay lưu đồ giải thuật	\boxtimes	\boxtimes
Hiện thực code	\boxtimes	\boxtimes
Chạy code và kiểm chứng	\boxtimes	

3.6. BÀI TẬP ÔN TẬP

	BT 1
Vẽ lưu đồ giải thuật	
Chạy tay lưu đồ giải thuật	
de	
à kiểm chứng	

Tự châm điểm: 12

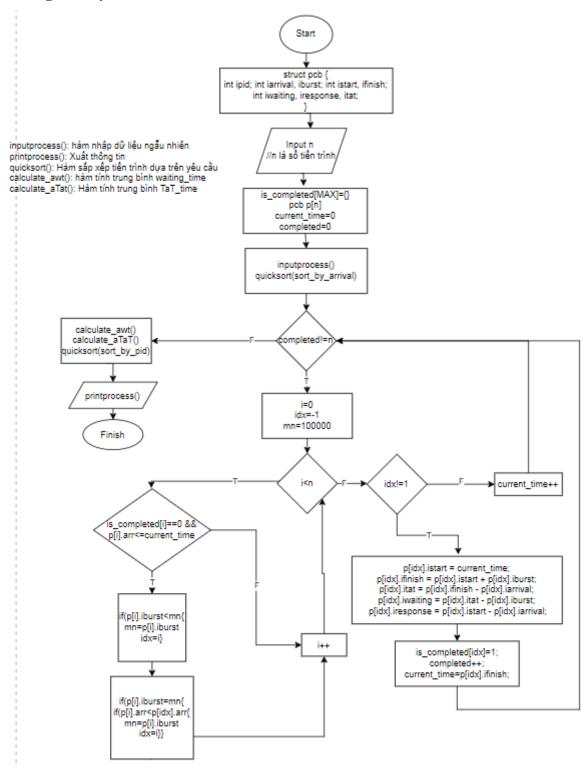
*Lưu ý: Xuất báo cáo theo định dạng PDF, đặt tên theo cú pháp:

<Tên nhóm>_LAB3.pdf

2.5. BÀI TẬP THỰC HÀNH

1. Giải thuật Shortest-Job-First

Lưu đồ giải thuật



Chạy tay lưu đồ giải thuật

Test case:

Process	Arrival_time	Burst_time
1	0	10
2	1	3
3	2	2
4	3	1
5	4	5

Giản đồ Gantt:

P1		P4	P3		P2	P5	
0	10	1	1	13	1	16	21

- Nhập n=5
- Vì các tiến trình đã đúng thứ tự theo thời gian arrival_time nên mảng các tiến trình sau khi sắp xếp vẫn được giữ nguyên
- Current_time=0; completed=0;
- Mảng is completed [4] = 0 là mảng thể hiện trạng thái của tiến trình. Nếu tiến trình chưa hoàn thành thì vị trí của tiến trình đó trong mảng sẽ là 0, ngược lại thì là 1. Ban đầu, chưa tiến trình nào hoàn thành nên mảng này sẽ có giá trị là 0 ở tất cả index
- (LÂN LẬP 1) Số tiến trình đã hoàn thành completed =0 khác với n = 5 nên bắt đầu thực hiện vòng lặp tìm tiến trình có burst_time nhỏ nhất trong danh sách hàng chờ
 - idx=-1: vị trí của tiến trình được chạy
 - mn=100000: giá trị burst_time của tiến trình p[idx]
 - Tìm được p[0] (**P1**) thỏa vì

```
P[0].iarrival = 0 = current\_time
is\_completed[0]=0 -> tiến trình chưa hoàn thành
<math>p[0].iburst=10 < mn
```

- idx=0; mn=10;
- Vì tìm được tiến trình thỏa nên thông tin của tiến trình được tính toán:

```
Start=0; Finish=10; Tat=10; Waiting=0; Response=0 completed = 1, is_finish[0]=1;current_time=10
```

- (LẦN LẬP 2) Số tiến trình đã hoàn thành completed =1 khác với n = 5 nên bắt đầu thực hiện vòng lặp tìm tiến trình có burst_time nhỏ nhất trong danh sách hàng chờ
 - idx=-1: vị trí của tiến trình được chạy
 - mn=100000: giá trị burst_time của tiến trình p[idx]
 - Tìm được p[3] (P4) thỏa vì

```
p[3].iarrival = 3 < current\_time = 10
is\_completed[3]=0 -> tiến trình chưa hoàn thành
<math>p[3].iburst=1 < mn = 2
```

- idx=3; mn=1;
- Vì tìm được tiến trình thỏa nên thông tin của tiến trình được tính toán:

```
Start=10; Finish=11; Tat=8; Waiting=7; Response=7 completed = 2, is_finish[3]=1;current_time=11
```

- (LÂN LẬP 3) Số tiến trình đã hoàn thành completed =2 khác với n = 5 nên bắt đầu thực hiện vòng lặp tìm tiến trình có burst_time nhỏ nhất trong danh sách hàng chờ
 - idx=-1: vị trí của tiến trình được chạy
 - mn=100000: giá trị burst_time của tiến trình p[idx]
 - Tìm được p[2] (**P3**) thỏa vì

```
p[2].iarrival = 3 < \text{current\_time} = 11
is_completed[2]=0 -> \text{tiến trình chưa hoàn thành}
p[2].iburst=2 < \text{mn} = 3
```

- idx=2; mn=2;
- Vì tìm được tiến trình thỏa nên thông tin của tiến trình được tính toán:

```
Start=11; Finish=13; Tat=11; Waiting=9; Response=9 completed = 3, is_finish[2]=1;current_time=13
```

- (LẦN LẶP 4) Số tiến trình đã hoàn thành completed =3 khác với n = 5 nên bắt đầu thực hiện vòng lặp tìm tiến trình có burst_time nhỏ nhất trong danh sách hàng chờ
 - idx=-1: vị trí của tiến trình được chạy
 - mn=100000: giá trị burst_time của tiến trình p[idx]
 - Tìm được p[1] (**P2**) thỏa vì

```
\label{eq:problem} \begin{split} p[1].iarrival &= 1 < current\_time = 13 \\ is\_completed[1] &= 0 -> ti\acute{e}n \ trình \ chưa hoàn thành \\ p[1].iburst &= 3 < mn = 100000 \end{split}
```

- idx=1; mn=3;
- Vì tìm được tiến trình thỏa nên thông tin của tiến trình được tính toán:

```
Start=13; Finish=16; Tat=15; Waiting=12; Response=12
```

```
completed = 4, is_finish[1]=1;current_time=16
```

- (LẦN LẶP 5) Số tiến trình đã hoàn thành completed =4 khác với n = 5 nên bắt đầu thực hiện vòng lặp tìm tiến trình có burst_time nhỏ nhất trong danh sách hàng chờ
 - idx=-1: vị trí của tiến trình được chạy
 - mn=100000: giá trị burst_time của tiến trình p[idx]
 - Tìm được p[4] (**P5**) thỏa vì

```
p[4].iarrival = 4 < \text{current\_time} = 16
is_completed[4]=0 -> tiến trình chưa hoàn thành
p[4].iburst=5 < \text{mn} = 100000
```

- idx=4; mn=5;
- Vì tìm được tiến trình thỏa nên thông tin của tiến trình được tính toán:

```
Start=16; Finish=21; Tat=17; Waiting=12; Response=12 completed = 5, is_finish[4]=1;current_time=21
```

- (LÂN LĂP 6) Số tiến trình đã hoàn thành completed =5 bằng với n = 5 nên kết thúc vòng lặp while vì tất cả tiến trình đều đã hoàn thành
- Tính toán các giá trị trung bình:

```
Avg_TaT=(10+8+11+15+17)/5=12.2
Abg_WT=(0+7+9+12+12)/5=8
```

- Sắp xếp lại mảng các tiến trình theo process ID và xuất ra màn hình
- → Kết quả đúng so với chạy tay giải thuật SJF

Hiện thực code

Khai báo thư viện và một kiểu dữ liệu mới chứa thông tin của tiến trình gọi là pcb

```
#include <stdio.h>
#include <stdib.h>
#define sort_by_arrival 0
#define sort_by_pid 1
#define sort_by_burst 2
#define sort_by_start 3

typedef struct {
   int ipid;
   int iarrival, iburst;
   int istart, ifinish;
   int iwaiting, iresponse, itat;
} pcb;
```

Hàm nhập arrival_time (0-20) và burst_time (2-12) ngẫu nhiên

```
void inputprocess(int n, pcb p[]) {
    srand(time(0));
    for (int i = 0; i < n; i++) {
        p[i].ipid=i+1;
        p[i].iarrival=rand() % 21;
        p[i].iburst=(rand() % 11) + 2;
    }
}</pre>
```

Hàm xuất các thông tin của tiến tình

```
void printprocess(int n, pcb p[]) {
  for (int i = 0; i < n; i++) {
    printf("P%d \t", p[i].ipid);
    printf("Arrival: %d \t", p[i].iarrival);
    printf("Burst: %d \t", p[i].iburst);
    printf("Start: %d \t", p[i].istart);
    printf("Finish: %d \t", p[i].ifinish);
    printf("Waiting: %d \t", p[i].iwaiting);
    printf("Response: %d \t", p[i].iresponse);
    printf("Tunaround: %d \t", p[i].itat);
    printf("\n");
    }
}</pre>
```

Hàm xuất giản đồ Gantt

```
void exportganttchart(int n, pcb p[]) {
    printf("Gantt Chart:\n");
    if(p[0].istart!=0){
        printf("|0| \t ");
    }
    for(int i=0;i<n;i++){
        if(i==0)
            printf("|%d| \t PROCESS %d \t |%d|",p[i].istart,p[i].ipid,p[i].ifinish);
        else if (p[i].istart==p[i-1].ifinish)
            printf(" \t PROCESS %d \t |%d|",p[i].ipid,p[i].ifinish);
        else
            printf(" \t PROCESS %d \t |%d|",p[i].istart,p[i].ipid,p[i].ifinish);
    }
    printf("\n");
}</pre>
```

Các hàm để sắp xếp tiền trình theo yêu cầu

```
int swapprocess(pcb *p, pcb *q) {
  pcb temp = *p;
  *p = *q;
  *q = temp;
int partition(pcb p[], int low, int high, int icriteria) {
  pcb pivot = p[high];
  int i = (low - 1);
  for (int j = low; j \le high - 1; j++) {
     if (icriteria == sort_by_arrival && p[j].iarrival < pivot.iarrival) {
       i++;
       swapprocess(&p[i], &p[j]);
     } else if (icriteria == sort_by_pid && p[j].ipid < pivot.ipid) {
       i++;
       swapprocess(&p[i], &p[j]);
     } else if (icriteria == sort_by_burst && p[j].iburst < pivot.iburst) {
       i++;
       swapprocess(&p[i], &p[j]);
     } else if (icriteria == sort_by_start && p[j].istart < pivot.istart) {
       i++;
        swapprocess(&p[i], &p[j]);
  swapprocess(&p[i+1], &p[high]);
  return (i + 1);
void quicksort(pcb p[], int low, int high, int icriteria) {
  if (low < high) {
     int pi = partition(p, low, high, icriteria);
     quicksort(p, low, pi - 1, icriteria);
     quicksort(p, pi + 1, high, icriteria);
```

Hàm tính toán Tunaround_Time trung bình và Waiting_time trung bình và Response_Time trung bình

```
void calculate_awt(int n, pcb p[]) {
  int total_waiting_time = 0;
  for (int i = 0; i < n; i++) {
     total_waiting_time += p[i].iwaiting;
  float avg_waiting_time = (float) total_waiting_time / n;
  printf("Average Waiting Time: %.2f\n", avg_waiting_time);
void calculate_atat(int n, pcb p[]) {
  int total_turnaround_time = 0;
  for (int i = 0; i < n; i++) {
     total_turnaround_time += p[i].itat;
  float avg_turnaround_time = (float) total_turnaround_time / n;
  printf("Average Turnaround Time: %.2f\n", avg_turnaround_time);
void calculate_art(int n, pcb p[]) {
  int total_response_time = 0;
  for (int i = 0; i < n; i++) {
     total_response_time += p[i].iresponse;
  float avg_response_time = (float) total_response_time / n;
  printf("Average Response Time: %.2f\n", avg_response_time);
```

Hàm main

```
int main(){
  int is_completed[100]; //Mång lưu trạng thái của tiến trình, có giá trị 0 nếu tiến trình chưa
hoàn thành
  for(int i=0;i<100;i++){
    is_completed[i]=0;
  }
  int n;
  printf("Nhap so tien trinh: ");
  scanf("%d", &n);
  pcb p[n];
  inputprocess(n,p);</pre>
```

```
quicksort(p, 0, n - 1, sort_by_arrival);
int current_time=0; //biến ghi nhận thời điểm hiện tại
int completed=0; //biến ghi nhận số lượng tiến trình đã hoàn thành
while(completed!=n){
  int idx=-1; //Luu vị trí của tiến trình thỏa yêu cầu của giải thuật SJF
  int mn=100000; //Biến lưu burst time của tiến trình p[idx] trên
  //Vòng lặp dưới đây tìm ra tiến trình có burst time nhỏ nhất tại thời điểm hiện tại
  for(int i=0;i< n;i++){
     if(p[i].iarrival <= current_time && is_completed[i]==0){</pre>
       if(p[i].iburst<mn){</pre>
          mn=p[i].iburst;
          idx=i:
       if(p[i].iburst==mn){
          if(p[i].iarrival<p[idx].iarrival){</pre>
            mn=p[i].iburst;
            idx=i:
  //Nếu tìm được tiến trình thỏa vòng lặp trên thì thực hiện tính toán
  //Nếu không tìm được tiến trình thỏa yêu cầu thì tăng current time
  //quay trở lại vòng lặp while để kt xem còn tiến trình nào chưa hoàn thành không
  if(idx!=-1){
     p[idx].istart = current_time;
     p[idx].ifinish = p[idx].istart + p[idx].iburst;
     p[idx].itat = p[idx].ifinish - p[idx].iarrival;
     p[idx].iwaiting = p[idx].itat - p[idx].iburst;
     p[idx].iresponse = p[idx].istart - p[idx].iarrival;
     is_completed[idx]=1; //Cập nhật trạng thái của tiến trình thành đã hoàn thành
     completed++; //tăng số lượng tiến trình đã hoàn thành
     current_time=p[idx].ifinish; //Cập nhật lại giá trị của current time
  else {
     current_time++;
```

```
//Tính gía trị trung bình
calculate_atat(n,p);
calculate_awt(n,p);
calculate_art(n,p);

//xuất ra thông tin của tiến trình
quicksort(p, 0, n - 1, sort_by_pid);
printprocess(n,p);

//Xuất ra màn hình giản đồ Gantt
quicksort(p,0,n-1,sort_by_start);
exportganttchart(n,p);
return 0;
}
```

Chạy code và kiểm chứng

Test case 1:

- Chạy code:

```
lethiloan-22520781@LTL:~/Lab4$ ./SJF
Nhap so tien trinh: 5
Average Turnaround Time: 17.00
Average Waiting Time: 9.20
Average Response Time: 9.20
P1 Arrival: 0 Burs
                           Burst: 9
Burst: 8
Burst: 2
Burst: 12
                                              Start: 0
Start: 11
Start: 9
Start: 27
                                                                Finish: 9
Finish: 19
Finish: 11
Finish: 39
                                                                                   Waiting: 0
                                                                                                      Response: 0
                                                                                                                        Tunaround: 9
         Arrival: 3
                                                                                   Waiting: 8
                                                                                                                        Tunaround: 16
                                                                                                      Response: 8
                                                                                   Waiting: 6
Waiting: 24
          Arrival: 3
                                                                                                      Response: 6
                                                                                                                         Tunaround: 8
         Arrival: 3
                                                                                                      Response: 24
                                                                                                                         Tunaround: 36
          Arrival: 11
                                              Start:
                                                                 Finish: 27
                                                                                   Waiting: 8
                                                                                                      Response: 8
                                                                                                                         Tunaround: 16
                           Burst: 8
          PROCESS 1
                                      PROCESS 3
                                                                 PROCESS 2
                                                                                    19 PROCESS 5
                                                                                                                         PROCESS 4
```

- Chay tay:

Giản đồ Gantt:

	P1	P3	P2		P5	P4	
0	9) :	11	19	2	.7	39

Kết quả chạy tay:

	P1	P2	P3	P4	P5	ТВ
Tunaround_Time	9	16	8	36	16	Avg: 17
Waiting_Time	0	8	6	24	8	Avg: 9.2
Response_Time	0	8	6	24	8	Avg: 9.2

→ Kết quả chạy tay giống với kết quả chạy code

Test case 2:

- Chạy code:

- Chạy tay:

Giản đồ Gantt:

		P4		Р3	P5	P1	P2	
0	1	4	11	17	2.	9 3	32 3	7

Kết quả chạy tay:

	P1	P2	P3	P4	P5	ТВ
Tunaround_Time	12	19	6	3	17	Avg: 11.4
Waiting_Time	9	14	0	0	5	Avg: 5.6
Response_Time	9	14	0	0	5	Avg: 5.6

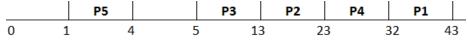
→ Kết quả chạy tay giống với kết quả chạy code

Test case 3:

- Chạy code:

- Chạy tay:

Giản đồ Gantt:



Kết quả chạy tay:

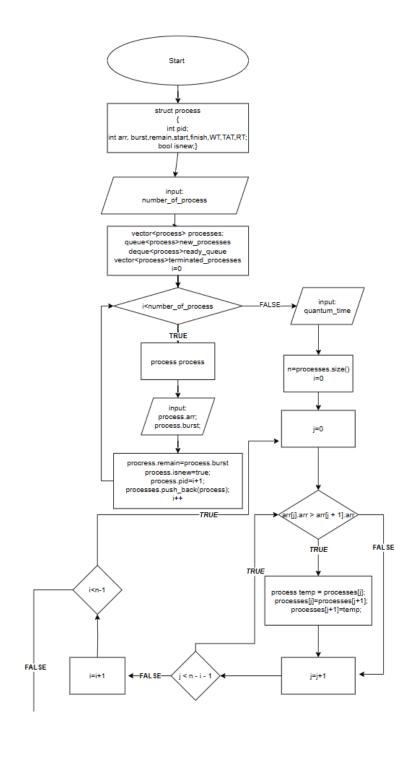
	P1	P2	Р3	P4	P5	ТВ
Tunaround_Time	25	15	8	13	3	Avg: 12.8
Waiting_Time	14	5	0	4	0	Avg: 4.6
Response_Time	14	5	0	4	0	Avg: 4.6

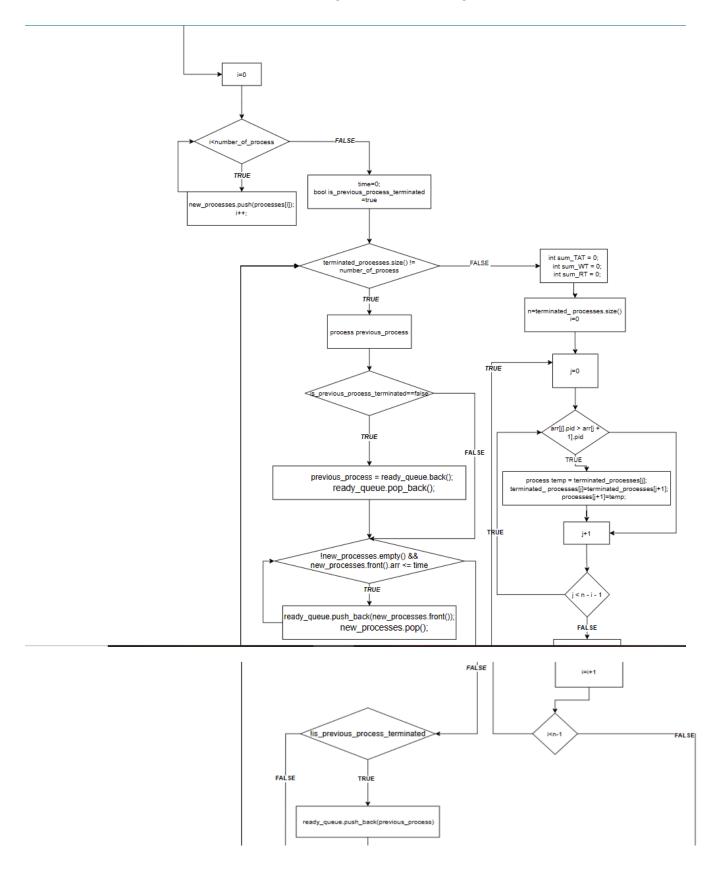
→ Kết quả chạy tay giống với kết quả chạy code

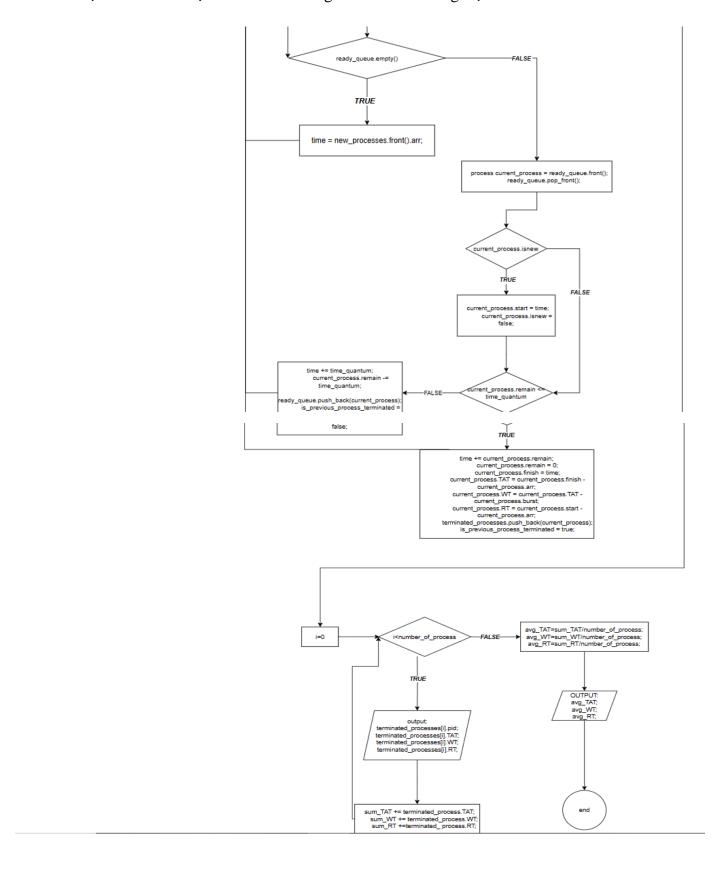
2. Giải thuật Shortest-Remaining-Time-First hoặc Round Robin

Sơ đồ roundrobin:

Link sơ đồ khối roundrobin: https://s.net.vn/sodoroundrobinnhomembe





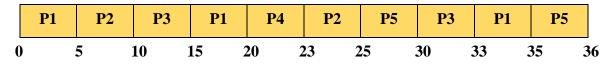


2. Kiểm tra tính đúng đắn của sơ đồ:

pid	Arrival time	Burst time
1	0	12
2	2	7
3	5	8
4	9	3
5	12	6

Quantum time = 5

Sơ đồ gantt chart:



Chạy tay sơ đồ giải thuật:

Mảng processes = [p1, p2, p3, p4, p5] sau khi được sắp xếp lại sẽ trở thành

=> mång processes = [p1, p2, p3, p4, p5]

Đẩy các phần tử ở mảng processes vào mảng new_processes

=> new_processes = [p1, p2, p3, p4, p5]

ready_queue = [];

terminated_processes = [];

+ các mốc thời gian (khi có quantum time= 5)

Tai time = 0

 $new_processes = [p2, p3, p4, p5]$

ready_queue = [p1]

p1.start = 0

p1.remain = 7

time = 5

ready_queue = [p1]

```
Tại time = 5
new_proceses = [p4, p5]
ready\_queue = [p2, p3, p1]
p2.start = 5
p2.remain = 2
time = 10
ready\_queue = [p3, p1, p2]
Tại time=10
new\_proceses = [p5]
ready\_queue = [p3, p1, p4, p2]
p3.start = 10
p3.remain = 3
time = 15
ready_queue = [p1, p4, p2, p3]
Tại time = 15
new_processes = []
ready\_queue = [p1, p4, p2, p5, p3]
p1.remain = 2
time = 20
ready_queue = [p4, p2, p5, p3, p1]
Tại time = 20
ready_queue = [p4, p2, p5, p3, p1]
p4.remain = 0
time = 23
p4.finish = 23
p4.TAT = 14
p4.WT = 11
p4.RT = 11
ready_queue = [p2, p5, p3, p1]
terminated\_processes = [p4]
```

Tại time = 23ready_queue = [p2, p5, p3, p1] p2.remain = 0 time = 25 p2.finish = 25 p2.TAT = 23 p2.WT = 16 p2.RT = 3 ready_queue = [p5, p3, p1] terminated_processes = [p4, p2]

```
Tại time = 25

ready_queue = [p5, p3, p1]

p5.start = 25

p5.remain = 1

time = 30

ready_queue = [p3, p1, p5]
```

Tai time = 30

```
ready_queue = [p3, p1, p5]

p3.remain = 0 time = 33

p3.finish = 33

p3.TAT = 28

p3.WT = 20

p3.RT = 5

ready_queue = [p1, p5]

terminated_processes = [p4, p2, p3]
```

```
Tại time = 33

ready_queue = [p1, p5]

p1.remain = 0

time = 35

p1.finish = 35

p1.TAT = 35

p1.WT = 23

p1.RT = 0

ready_queue = [p5]

terminated_processes = [p4, p2, p3, p1]
```

Tại time = 35

```
ready_queue = [p5]
p5.remain = 0
time = 36
p5.finish = 36; p5.TAT = 24;
p5.WT = 18; p5.RT = 13;
ready_queue = []; terminated_processes = [p4, p2, p3, p1, p5]
```

Khi terminated_processes.size() == number_process => hoàn thành

Source code:

```
int number_of_process;
vectorcess> processes;
cout << " nhap so luong tien trinh: ";</pre>
cin >> number_of_process;
srand(time(0));
 for (int i = 0; i < number_of_process; i++)</pre>
    process process;
    process.arr = rand() % 21;
    process.burst = (rand() % 11) + 2;
    process.pid = i + 1;
    process.isnew = true;
    process.remain = process.burst;
    processes.push_back(process);
sortProcessesByArrival(processes);
queuecess> new_processes;
for (auto process : processes)
    new_processes.push(process);
cout << " nhap quantum time :";</pre>
int time_quantum;
cin >> time_quantum;
int time = 0;
dequecess> ready_queue;
vectorocess> terminated_processes;
bool is_previous_process_terminated = true;
while (terminated_processes.size() != number_of_process)
    process previous_process;
    if (!is_previous_process_terminated)
        previous_process = ready_queue.back();
        ready_queue.pop_back();
    while (!new_processes.empty() && new_processes.front().arr <= time)</pre>
        ready_queue.push_back(new_processes.front());
        new_processes.pop();
     if (!is_previous_process_terminated)
        ready_queue.push_back(previous_process);
             ready_queue.push_back(previous_process);
        if (ready_queue.empty())
             time = new_processes.front().arr;
        process current_process = ready_queue.front();
        ready_queue.pop_front();
```

```
if (current_process.isnew)
            current_process.start = time;
current_process.isnew = false;
       if (current_process.remain <= time_quantum)
           time += current_process.remain;
current_process.remain = 0;
            current_process.finish = time;
           current_process.TAT = current_process.finish - current_process.arr;
current_process.WT = current_process.TAT - current_process.burst;
current_process.RT = current_process.start - current_process.arr;
            terminated_processes.push_back(current_process);
            is_previous_process_terminated = true;
           time += time_quantum;
            current_process.remain -= time_quantum;
            ready_queue.push_back(current_process);
            is_previous_process_terminated = false;
int sum_TAT = 0;
int sum_WT = 0;
int sum_RT = 0;
sortProcessesByPid(terminated_processes);
cout << "PID\t Arrival time\t Burst time\t Response time\t Turnaround time\t Waiting time " << endl;</pre>
 for (auto process : terminated_processes)
      sum_TAT += process.TAT;
sum_WT += process.WT;
sum_RT += process.RT;
float avg_TAT = (float)sum_TAT / number_of_process, avg_MT = (float)sum_WT / number_of_process, avg_RT = (float)sum_RT / number_of_process;
cout << " thoi gian hoan thanh trung binh : " << avg_TAT << end1;
cout << " thoi gian dap ung trung binh : " << avg_RT << end1;
cout << " thoi gian cho trung binh : " << avg_WT << end1;</pre>
```

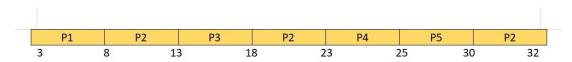
2. Kiểm tra tính đúng đắn của code :

Test case 1:

pid	Arrival time	Burst time
P1	3	5
P2	6	12
Р3	12	5
P4	19	2
P5	19	5

Quantum time =5

Sơ đồ gantt chart



PID	Turnaround time	Waiting time	Response time
P1	5	0	0
P2	26	14	2
Р3	6	1	1
P4	6	4	4
P5	11	6	6

Kết quả chạy code

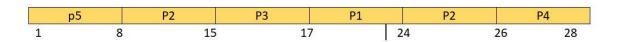
	quantum time :5 Arrival time	Burst time	Response time	Turnaround time	Waiting time
1	3	5	0	5	0
2	6	12	2	26	14
3	12	5	1	6	1
4	19	2	4	6	4
5	19	5	6	11	6

Test case 2:

pid	Arrival time	Burst time
P1	13	7
P2	3	9
Р3	8	2
P4	17	2
P5	1	7

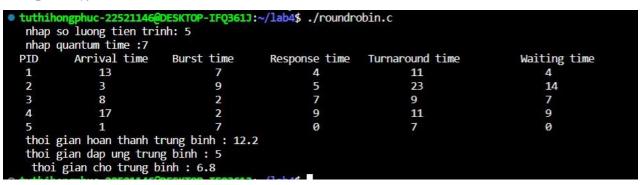
Quantum time =7

Sơ đồ gantt chart



PID	Turnaround time	Waiting time	Response time
P1	11	4	4
P2	23	14	5
Р3	9	7	7
P4	11	9	9
P5	7	0	0

Kết quả chạy code:

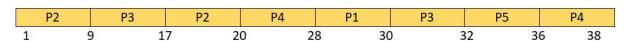


Test case 3:

pid	Arrival time	Burst time
P1	16	2
P2	1	11
Р3	9	10
P4	13	10
P5	20	4

Quantum time =8

Sơ đồ gantt chart:



PID	Turnaround time	Waiting time	Response time
P1	14	12	12
P2	19	8	0
Р3	23	13	0
P4	25	15	7
P5	16	12	12

Kết quả chạy tay:

```
tuthihongphuc-22521146@DESKTOP-IFQ361J:~/lab4$ ./roundrobin.c
nhap so luong tien trinh: 5
nhap quantum time :8
PID
              Arrival time
                                       Burst time
                                                                                           Turnaround time
                                                                                                                                   Waiting time
                                                                 Response time
                    16
                                                   2
11
                                                                            12
                                                                                                                                         12
                                                                                                      19
23
                                                                                                                                         8
13
                                                                            0
0
7
12
                                                   10
                                                   10
                                                                                                      25
                                                                                                                                         15
                    20
                                                                                                      16
                                                                                                                                         12
 thoi gian hoan thanh trung binh : 19.4
thoi gian dap ung trung binh : 6.2
thoi gian cho trung binh : 12
```

2.6. BÀI TẬP ÔN TẬP

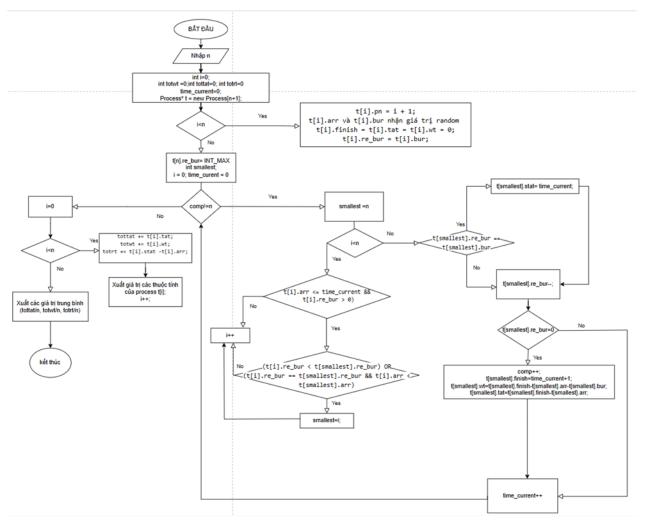
1. Giải thuật Shortest-Remaining-Time-First hoặc Round Robin

SRTF

1. Lưu đồ thuật toán

Ý tưởng:

- Dùng vòng lặp for và mảng lưu các đối tượng process.
- Cho biến time_current tăng dần từng đơn vị bằng vòng lặp for, tượng trưng cho thời gian, time current tăng đến khi tất cả các tiến trình đã hoàn tất.
- Trong vòng lặp mỗi lần tăng time_current sẽ duyệt qua mảng các tiến trình tìm tiến trình đã đến và có remaining_burst_time nhỏ nhất gán là t[smallest]:
 - Giảm remaining_burst_time của t[smallest] 1 đơn vị
 - Tăng time_current 1 đơn vị và tiếp tục vòng lặp đến khi tất cả tiến trình hoàn thành (remaining_burst_time =0)



2. Kiểm tra tính đúng đắn của lưu đồ

Process Name	Arrival Time	Burst Time
1	3	4
2	10	7
3	1	9
4	8	4
5	2	6

Theo lý thuyết:

⋖	P3	3	P5	P1	P5	P4	P2	P3	
0	1	2	3	3	7 1	.2 :	16 2	23 3	31

Process	Arrival Time	Burst Time	Turnaround Time	Response Time	Waiting Time
1	3	4	4	0	0
2	10	7	13	6	6
3	1	9	30	0	21
4	8	4	8	4	4
5	2	6	10	0	4

* Theo lưu đồ thuật toán:

t = [t0, t1, t2, t3, t4, t5]

 $time_curent = 0$ totwt = 0, tottat = 0, totrt = 0

 $t[5].re_bur = INT_MAX$

tại current_time = 0	tại current_time = 1
smallest = 5	smallest = 2
t[5].stat = 0	t[2].stat = 1
comp = 0	comp = 0
$t[5].re_bur = INT_MAX - 1$	$t[2].re_bur = 8$

tai current_time = 2

smallest = 4

t[4].stat = 2

comp = 0

 $t[4].re_bur = 5$

tai current_time = 3

smallest = 0

t[0].stat = 3

comp = 0

 $t[0].re_bur = 3$

tại current_time = 6

smallest = 0

comp = 1

 $t[0].re_bur = 0$

t[0].finish = 7

t[0].wt = 0

t[0].tat = 4

tại current_time = 7

smallest = 4

comp = 1

 $t[4].re_bur = 4$

tại current_time = 11

smallest = 4

comp = 2

 $t[4].re_bur = 0$

t[4].finish = 12

t[4].wt = 4

t[4].tat = 10

tai current_time = 12

smallest = 3

t[3].stat = 12

comp = 2

 $t[3].re_bur = 3$

tai current_time = 15

smallest = 3

comp = 3

 $t[3].re_bur = 0$

t[3].finish = 16

t[3].wt = 4

t[3].tat = 8

tai current_time = 16

smallest = 1

t[1].stat = 16

comp = 3

 $t[1].re_bur = 6$

tai current_time = 22

smallest = 1

comp = 4

 $t[1].re_bur = 0$

t[1].finish = 23

t[1].wt = 6

t[1].tat = 13

tại current_time = 23

smallest = 2

comp = 4

 $t[2].re_bur = 7$

tại current_time = 30

smallest = 2

comp = 5

 $t[2].re_bur = 0$

t[3].finish = 31

t[3].wt = 21

t[3].tat = 30

comp = 5 dừng vòng lặp

tottat =
$$4 + 13 + 30 + 8 + 10 = 65$$

$$totwt = 0 + 6 + 0 + 4 + 0 = 10$$

$$totrt = 0 + 6 + 21 + 4 + 4 = 35$$

Average Turnaround Time: 13

Average Waiting: 2

Average Response Time: 7

=> giải thuật kết thúc

3. Code

```
G SRTF.cpp X
G SRTF.cpp > 分 main()
  #include <iostream>
  2 #include <string.h>
      #include <iomanip>
      #include <climits>
      using namespace std;
      // Tạo struct Process lưu các giá trị của Process
/*
           int pn;
           int arr, bur, stat, finish, tat, wt, re_bur;
      int main()
        int n, i;
        int comp = 0;
         int time_current;
         struct Process *t;
         int totwt = 0, tottat = 0, totrt = 0;
         cout << "Enter the number of processes: ";</pre>
          srand(time(0));
          for (int i = 0; i < n; i++)
             t[i].pn = i + 1;
             t[i].arr = rand() % 21;
             t[i].bur = (rand() % 11) + 2;
             t[i].finish = t[i].tat = t[i].wt = 0;
              t[i].re_bur = t[i].bur;
```

4. Kiểm tra tính đúng đắn của code

Test case 1:

Process Name	Arrival Time	Burst Time
1	3	4
2	10	7
3	1	9
4	8	4
5	2	6

Theo lý thuyết:

⋖		Р3	P5	P1	P5	P4	P2	Р3	
0	1	2		3	7 1	.2 1	.6 2	23 3	31

Process	Arrival Time	Burst Time	Turnaround Time	Response Time	Waiting Time
1	3	4	4	0	0
2	10	7	13	6	6
3	1	9	30	0	21
4	8	4	8	4	4
5	2	6	10	0	4

Average Turnaround Time: 13

Average Waiting: 7

Average Response Time: 2

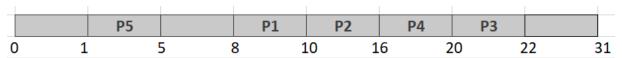
Kết quả code:



Test case 2:

Process Name	Arrival Time	Burst Time
1	8	2
2	9	6
3	20	2
4	12	4
5	1	4

Theo lý thuyết:



Process	Arrival Time	Burst Time	Turnaround Time	Response Time	Waiting Time
1	8	2	2	0	0
2	9	6	7	1	1
3	20	2	2	0	0
4	12	4	8	4	4
5	1	4	4	0	0

Average Turnaround Time: 4.6

Average Waiting: 1

Average Response Time: 1

Kết quả code:

• leduonghoangkimphuong-22521163@PhuongLDHK:~\$./SRTF Enter the number of processes: 5										
	Process ArrTime BurstTime TAT ResponseTime Finish Waiting Time									
1	8	2	2	0	10	0				
2	9	6	7	1	16	1				
3	20	2	2	0	22	0				
4	12	4	8	4	20	4				
5	1	4	4	0	5	0				
Average Turnaround Time: 4.6										
Average Waiting : 1										
Average	Average Response Time : 1									

Test case 3:

Process Name	Arrival Time	Burst Time
1	10	11
2	8	2
3	18	9
4	10	12
5	14	5

Theo lý thuyết:

		P2	P1	P5	P1	Р3	P4	
C	8		10	14	19 2	26	35	47

Process	Arrival Time	Burst Time	Turnaround Time	Response Time	Waiting Time
1	10	11	16	0	5
2	8	2	2	0	0
3	18	9	17	8	8
4	10	12	37	25	25
5	14	5	5	0	0

Average Turnaround Time: 15.4

Average Waiting: 7.6

Average Response Time: 6.6

Kết quả code:

• leduonghoangkimphuong-22521163@PhuongLDHK:~\$./SRTF Enter the number of processes: 5									
Process ArrTime BurstTime TAT ResponseTime Finish Waiting Time									
1	10	11	16	0	26	5			
2	8	2	2	0	10	0			
3	18	9	17	8	35	8			
4	10	12	37	25	47	25			
5	14	5	5	0	19	0			
Average Turnaround Time: 15.4 Average Waiting : 7.6 Average Response Time : 6.6									