Họ và tên	MSSV	Lớp
Lại Quan Thiên	22521385	
Đặng Đức Tài	22521270	IT007.O211.1
Mai Nguyễn Nam Phương	22521164	11007.0211.1
Phùng Trần Thế Nam	21522366	

HỆ ĐIỀU HÀNH BÁO CÁO LAB 4

CHECKLIST

3.5. BÀI TẬP THỰC HÀNH

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

3.6. BÀI TẬP ÔN TẬP

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

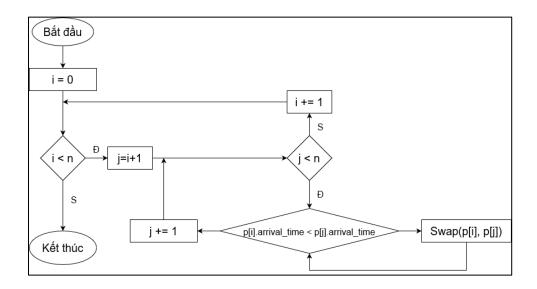
Tự chấm điểm: 9.5/10

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

<Tên nhóm>_LAB4.pdf

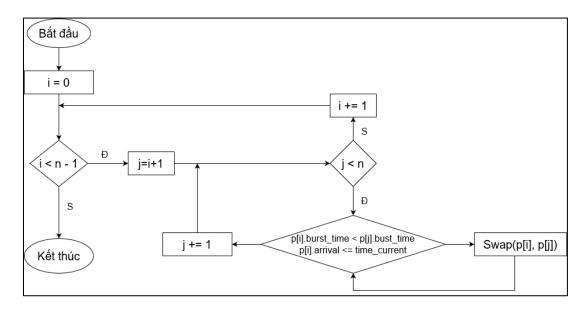
3.5. BÀI TẬP THỰC HÀNH

- 1. Giải thuật Shortest-Job-First
- 1.1. Vẽ lưu đồ thuật toán
- 1.1.1. Hàm sort các tiến trình theo arrival_time



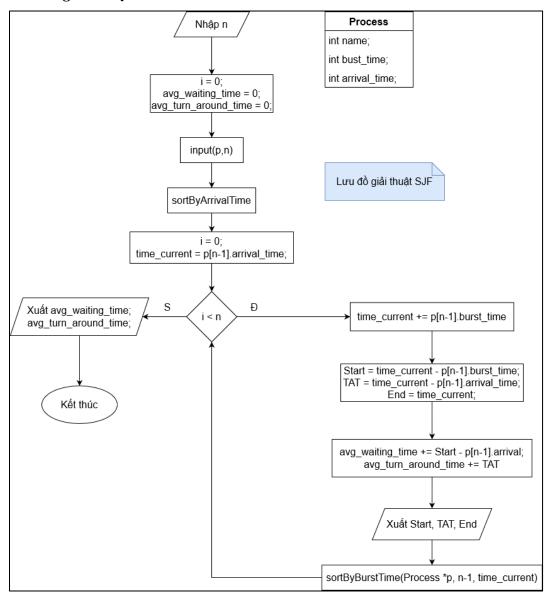
Giải thích: Chúng ta sẽ sử dụng thuật toán nổi bọt để lọc quá hết các cặp phần tử và sắp xếp lại theo thứ tự có arrival_time giảm dần.

1.1.2. Hàm sort các tiến trình theo burst_time



Giải thích: Tương tự chúng ta sẽ sử dụng thuật toán nổi bọt để lọc quá hết các cặp phần ử và sắp xếp lại các tiến trình chưa xử lý theo thứ tự có burst_time tăng dần. Và tá xét điều kiện là arrival_time phải bé hơn hoặc bằng thời gian hiện tại đang thực thi.

1.1.3. Lưu đồ giải thuật SJF



Giải thích:

- Đầu tiên ta sẽ tạo ra một struct tên process với 3 thông tin cơ bản như trên. Sau đó chúng ta khai báo thêm 2 biến toàn cục là biến tổng thời gian đợi và thời gian thực hiện trong hệ thống.
- Tiến hành nhập n là số process, Sau đó dùng hàm Input để nhập các thông tin của các process.
- Sắp xếp lại các tiến trình bằng hàm SortByArrivalTime. Sau đó khai báo thêm biến time_current = thời gian vào của tiến trình có arrival_time bé nhất.
- Cho các tiến trình vào vòng lặp lấy ra phần tử ngoài cùng lúc này tiến trình đầu tiên được thực thi, time_current lúc này đã được cộng thêm busrt_time của tiến trình đó lúc này time_current là thời gian kết thúc của tiến trình trong vòng lặp.
- Tiến hành tính toán các thời gian Start, TAT, End.
- Sắp xếp lại các tiến trình còn lại dựa vào hàm sortByBurstTime và lặp lại đối với các tiến trình còn lại.

1.2. Chạy tay lưu đồ giải thuật SJF

- Cho dữ liệu như bảng dưới:

Process	Arrival Time	Burst Time
P1	0	20
P2	25	25
P3	20	25
P4	35	15
P5	10	35
P6	15	50

- Kết quả khi chạy tay giải thuật:

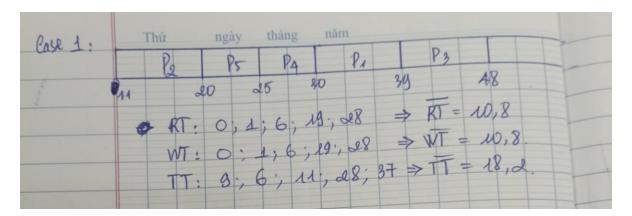
0	20	45	60	85	120	170
	P1 P3	A	1 1/2	P5	P	6
Pa	P5(35)	P5(35)	P5(35)	P5(30)	Pa (50	
	P6(50)	THE RESERVE OF THE PARTY OF THE	P6 (50)			
	P3(25)	P2(25)	P2 (25)			
		P4(10)				
*	RT - (0+35	+ 0 +1e	0 + 75+	105) 16=	= 37,5
X	WT=	RT =				
*	77 = (204	60 + 20	5-425-	110 + 11	T) 16
		65,8				

1.3. Hiện thực code

```
• • •
using namespace std;
    int arrival_time;
static double avg_turn_around_time = 0;
static double avg_waiting_time = 0;
void swap(Process &p1, Process &p2)
    Process tmp;
    tmp = p1;
   p1 = p2;
   p2 = tmp;
void sortByArrivalTime(Process *p, int n)
    for (int i = 0; i < n; i++)
                swap(p[i], p[j]);
void Input(Process *p, int n)
        cin >> p[i].name;
        srand(time(NULL));
        p[i].arrival_time = rand() % 21;
        cout << p[i].arrival_time << endl;</pre>
       p[i].burst_time = rand() % 11 + 2;
```

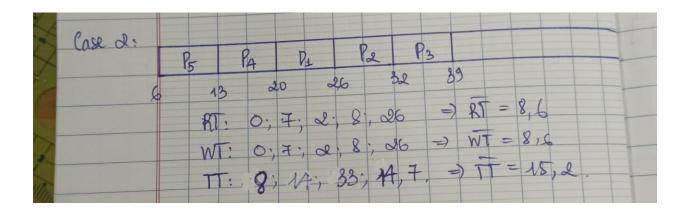
```
\bullet \bullet \bullet
void sortByBurstTime(Process *p, int n, int time_current)
                 swap(p[i], p[j]);
void SelectionFunction(Process *p, int n)
    int time_current;
    sortByArrivalTime(p, n);
        time_current += p[n - 1].burst_time;
        avg_waiting_time += time_current - p[n - 1].arrival_time - p[n - 1].burst_time;
        sortByBurstTime(p, n - 1, time_current);
    cout << "\n---
         << left << setw(10) << "Arrtime"</pre>
         << left << setw(10) << "Bursttime"</pre>
         << left << setw(10) << "Start"</pre>
         << left << setw(10) << "TAT"
         << left << setw(10) << "Finish" << endl;</pre>
    SelectionFunction(p, n);
    cout << "Thoi gian dap ung trung bình: " << avg_waiting_time / n << endl;
    cout << "Thoi gian doi trung bình: " << avg_waiting_time / n << endl;</pre>
    cout \ll "Thoi gian hoan thanh trung binh: " \ll avg_turn_around_time / n \ll endl;
    return 0:
```

1.4. Trình bày tính đúng đắn của code bằng cách chạy ít nhất 03 test case, mỗi test case 5 tiến trình, so sánh kết quả chạy tay và chạy code Test Case 1:



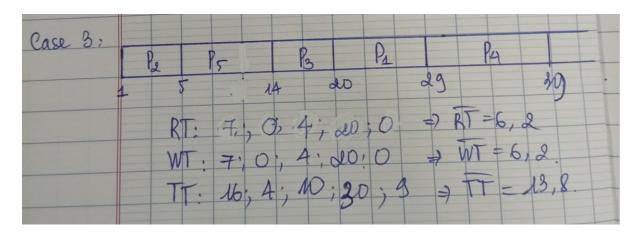
Test Case 2:

```
wanthinnn@laiquanthien-22521385:~/Downloads/dieuphoitientrinh$ ./sjf
Nhap so luong process: 5
Nhap ID process: 1
Arrival Time: 18
Burst Time: 6
Nhap ID process: 2
Arrival Time: 18
Burst Time: 6
Nhap ID process: 3
Arrival Time: 6
Burst Time: 7
Nhap ID process: 4
Arrival Time: 6
Burst Time: 7
Nhap ID process: 5
Arrival Time: 6
Burst Time: 7
PName
                  Arrtime
                                   Bursttime Start
                  6
6
18
                                                                      7
14
8
                                                                                        13
20
26
32
39
                                                    13
20
26
32
Thoi gian dap ung trung bình: 8.6
Thoi gian doi trung bình: 8.6
Thoi gian hoan thanh trung binh: 15.2
wanthinnn@laiquanthien-22521385:~/Downloads/dieuphoitientrinh$
```



Test Case 3:

```
wanthinnn@laiquanthien-22521385:~/Downloads/dieuphoitientrinh$ ./sjf
Nhap so luong process: 5
Nhap ID process: 1
Arrival Time: 13
Burst Time: 9
Nhap ID process: 2
Arrival Time: 1
Burst Time: 4
Nhap ID process: 3
Arrival Time: 10
Burst Time: 6
Nhap ID process: 4
Arrival Time: 9
Burst Time: 10
Nhap ID process: 5
Arrival Time: 5
Burst Time: 9
              Arrtime
                            Bursttime Start
                                                         TAT
                                                                       5
14
                                                                       20
29
39
              10
13
                                          20
29
Thoi gian dap ung trung bình: 6.2
Thoi gian doi trung bình: 6.2
Thoi gian hoan thanh trung binh: 13.8 wanthinnn@laiquanthien-22521385:~/Downloads/dieuphoitientrinh$
```

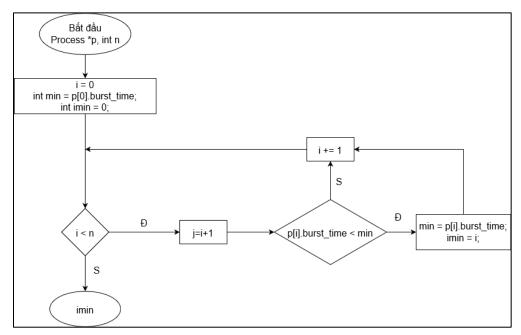


=> Nhận xét: số liệu từ giải tay và code là giống nhau, không có sai số (số liệu khi chạy trên code được làm tròn)

2. Giải thuật Shortest-Remaining-Time-First

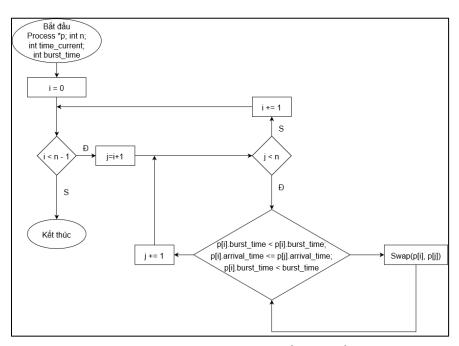
2.1. Lưu đồ giải thuật SRTF

2.1.1. Hàm tìm ra tiến trình có burst time nhỏ nhất.



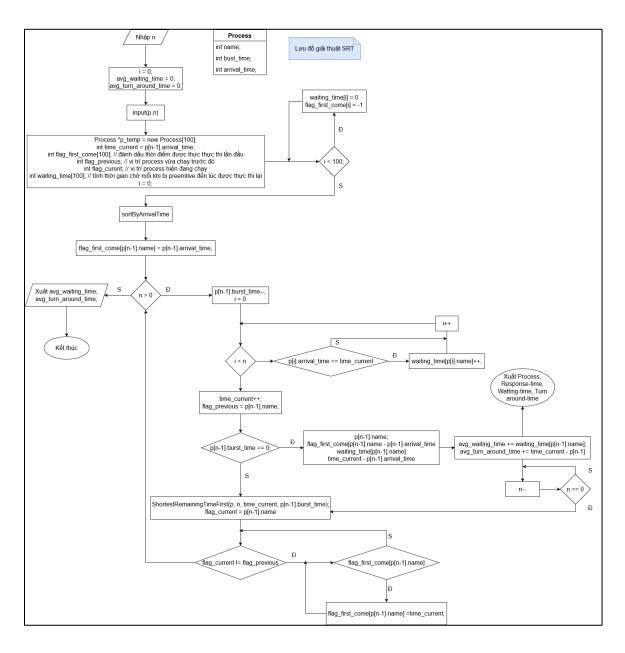
- Giải thích: Hàm có chức năng tìm ra tiến trình có burstime nhỏ nhất bằng cách lọc qua tất cả các tiến trình trong hàng đợi.

2.1.2. Hàm sắp xếp các tiến trình dựa theo tiến trình có burst_time nhỏ hơn burst_time của tiến trình đang thực thi



- Giải thích: Hàm dùng phương pháp nổi bọt để lọc qua các cặp tiến trình và sort các giá trị có burst_time nhỏ hơn burst time của tiến trình đang được thực thi.

2.1.3. Lưu đồ giải thuật SRTF

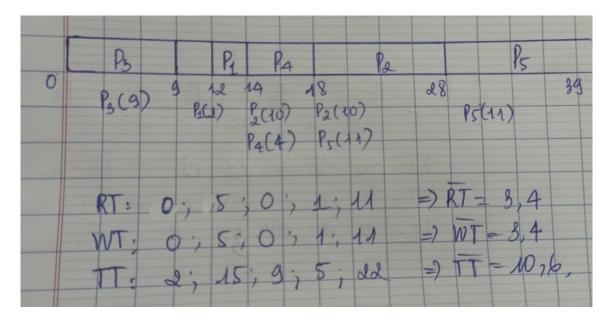


- Giải thích Lưu đồ giải thuật SRTF

- Các bước đầu sẽ là tạo struct và tiến hành nhập các process tương tự như giải thuật SJF.
- Sau đó ta sẽ có các biến như là time_current là timeline của chương trình, flag first com là list đánh dấu các thời điểm thực thi lần đầu.
- flag_previous: Vị trí của process vừa chạy trước đó, lag_current: vị trí của tiến trình dang chạy; waitting_time: là thời gian chờ mỗi khi bị preemtive đến lúc được thực thi lại.
- Ta chạy hàm for cho các mảng waiting_time và flag_first_come để đánh dấu. -1 là chỉ truy cập 1 lần.
- Sau đó sử dụng hàm SortByArrivalTime để sort tiến trinh.
- Duyệt từ cuối lên. Ta xép từ từ chậm rãi. Hàm for đầu tiên có tác dụng là tăng waiting time khi processs đã đến hàng đượi mà chưa được thực thi.
- Tăng timeline lên dần, và lưu tên process sắp rời đi.
- Với hàm if tiếp theo là nếu đã thực thi hết, không còn burst thì xuất trạng thái. Và ta tính các thông tin Start, TAT, End và cộng dồn thời gian chờ và thời gian hoàn thành. Sau đó giảm n-- để thu hẹp các tiến trình. Khi nào n = 0 thì thoát vòng lặp.
- Dùng Hàm ShortestRemainingTimeFirst(p, n, time_current, p[n-1] .burst_time) để chọn ra các tiến trình có burst < burst còn lại của p[flag_current].
- Hàm if ở cuối có nghĩa là nếu xảy ra trường hợp chuyển ngữ cảnh thì thì thời điểm đánh dấu sẽ bằng timeline chương trình.

2.2. Chạy tay lưu đồ giải thuật SRTF

#pName	АТ	ВТ	ST	ст	TAT	WT	RT
1	12	2	12	14	2	0	0
2	13	10	18	28	15	5	5
3	0	9	0	9	9	0	0
4	13	4	14	18	5	1	1
5	17	11	28	39	22	11	11
Thoi gian hoan thanh trung binh: 10.60 Thoi gian dap ung trung binh: 3.40 Thoi gian doi trung binh: 3.40							



2.3. Thực hiện code cho giải thuật SRTF

```
. .
#include <iostream>
#include <algorithm>
#include <iomanip>
#include <string.h>
 #include <cstdlib>
         int pro,
int arrival_time;
int burst_time;
         int start_time;
int completion_time;
int turnaround_time;
         int waiting_time;
int response_time;
         struct process p[100];
float avg_turnaround_time;
float avg_waiting_time;
         float avg_response_time;
float cpu_utilisation;
         int total_waiting_time = 0;
int total_response_time = 0;
         int total_idle_time = 0;
float throughput;
        int is_completed[100];
memset(is_completed, 0, sizeof(is_completed));
         cout << setprecision(2) << fixed;
cout << "Nhap so luong process: ";</pre>
                 cout << "-----
cout << "Nhap ID process: ";</pre>
                cin >> pli].pld;
p[i].arrival_time = rand() % 21;
cout < "Arrival time: " << p[i].arrival_time << endl;
p[i].burst_time = rand() % 11 + 2;
cout < "Burst time: " << p[i].burst_time << endl;
burst_remaining[i] = p[i].burst_time;</pre>
         int completed = 0;
int prev = 0;
                 int idx = -1;
int mn = 10000000;
for (int i = 0; i < n; i++)</pre>
                          if (p[i].arrival_time \leq current_time && is_completed[i] = 0)
```

```
\bullet \bullet \bullet
            //part 2
if (idx ≠ -1)
                   if (burst_remaining[idx] = p[idx].burst_time)
                   current_time++;
                        p[idx].completion_time = current_time;
p[idx].turnaround_time = p[idx].completion_time - p[idx].arrival_time;
                         p[idx].waiting_time = p[idx].turnaround_time - p[idx].burst_time;
                         total_waiting_time += p[idx].waiting_time;
total_response_time += p[idx].response_time;
            min_arrival_time = min(min_arrival_time, p[i].arrival_time);
      avg_turnaround_time = (float)total_turnaround_time / n;
      avg_utiliaround_time = (float)total_waiting_time / n;
avg_response_time = (float)total_waiting_time / n;
avg_response_time = (float)total_response_time / n;
cpu_utilisation = ((max_completion_time - total_idle_time) / (float)max_completion_time) * 100;
      throughput = float(n) / (max_completion_time - min_arrival_time);
      cout << endl
              << endl;
                  << p[i].burst_time << "\t"
<< p[i].start_time << "\t"
<< p[i].completion_time << "\t"</pre>
                   << p[i].waiting_time << "\t"</pre>
                   << endl:
      cout << "Thoi gian dap ung trung binh: " << avg_response_time << endl;
cout << "Thoi gian doi trung binh: " << avg_waiting_time << endl;</pre>
```

Giải thích:

1. Khai báo thư viện và khai báo cấu trúc process:

- Sử dụng các thư viện iostream, algorithm, iomanip, string.h, cstdlib, và ctime.
- Định nghĩa một cấu trúc process để lưu trữ thông tin của mỗi tiến trình.

2. Hàm main():

- Khởi tạo các biến và mảng cần thiết.
- số lượng tiến trình từ người dùng.
- Sử dụng hàm rand() để tạo ngẫu nhiên thời gian đến (arrival_time) và thời gian chạy (burst_time) cho mỗi tiến trình.
- Khởi tạo mảng burst_remaining[] để theo dõi thời gian chờ đợi còn lại cho mỗi tiến trình.
- Khởi tạo mảng is_completed[] để theo dõi trạng thái hoàn thành của mỗi tiến trình.

3. Vòng lặp chính:

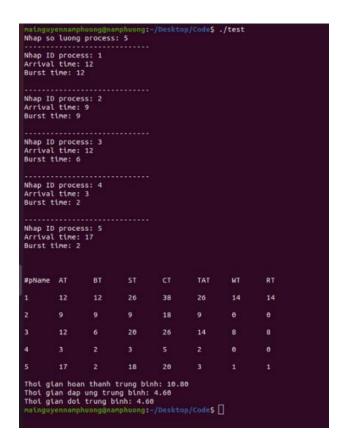
- Tiến hành lập lịch thực hiện các tiến trình bằng thuật toán SJF.
- Mỗi lần lặp, chương trình tìm tiến trình có thời gian chờ đợi ngắn nhất và chưa hoàn thành để thực thi.
- Cập nhật thời gian và thông tin của các tiến trình khi chúng được thực thi.

4. Tính toán và xuất kết quả:

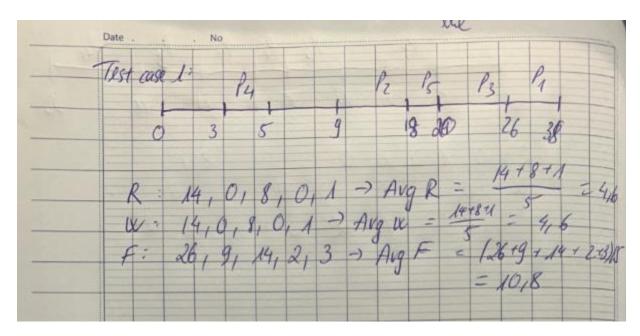
- Tính toán thời gian hoàn thành trung bình, thời gian chờ đợi trung bình, thời gian đáp ứng trung bình và tỷ lệ sử dụng CPU.
- Tính toán tỷ lệ hoàn thành (throughput).
- Xuất thông tin của từng tiến trình và các kết quả đã tính toán ra màn hình.

2.4. Trình bày tính đúng đắn của code bằng cách chạy ít nhất 03 test case, mỗi test case 5 tiến trình, so sánh kết quả chạy tay và chạy code

Test Case 1:



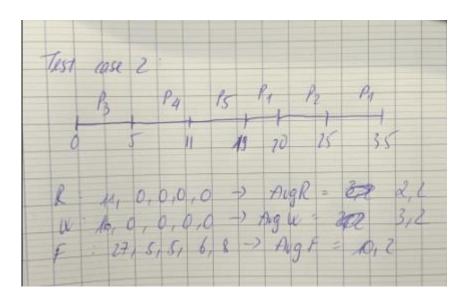
Giải thuật tay:



Test Case 2:

```
salnguyennamphuong@namphuong:-/Desktop/Code$ ./test
Nhap so luong process: 5
Nhap ID process: 1
Arrival time: 8
Burst time: 11
Nhap ID process: 2
Arrival time: 20
Burst time: 5
Nhap ID process: 3
Arrival time: 0
Burst time: 5
Nhap ID process: 4
Arrival time: 5
Burst time: 6
Nhap ID process: 5
Arrival time: 11
Burst time: 8
                                                                               TAT
                                                                                                               11
               28
                                               28
                                                               25
                                                                               5
                               8
                                                               19
Thoi gian hoan thanh trung binh: 10.20
Thoi gian dap ung trung binh: 2.20
Thoi gian doi trung binh: 3.20
mainguyennanphuonggnamphuong:-/besktop/Code$
```

Giải thuật tay:



Test Case 3:

```
### AT BT ST CT TAT WT RT

### S 11 26 37 32 21 21

### S 11 26 37 32 21 21

### S 11 26 37 32 21 21

### S 13 18 8 3 3

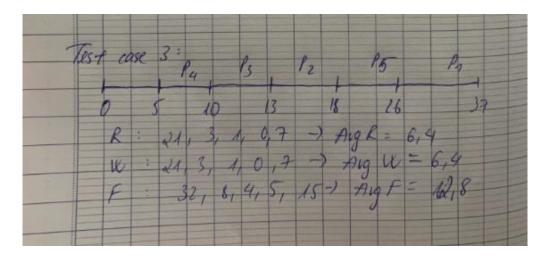
### S 5 5 10 5 0 0

### S 5 5 10 5 0 0

### S 5 5 10 5 0 0

### Thoi gian hoan thanh trung binh: 12.80
Thoi gian doi trung binh: 6.40
Thoi gian doi trung binh: 6.40
mainguyennamphuong@namphuong:-/Desktop/Code$
```

Giải thuật tay:

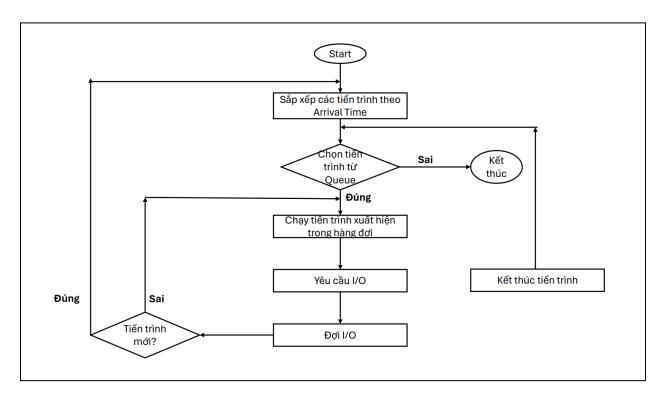


=> Nhận xét: số liệu từ giải tay và code là giống nhau, không có sai số (số liệu khi chạy trên code được làm tròn)

3.6. BÀI TẬP ÔN TẬP

Giải thuật Round Robin

1. Lưu đồ giải thuật Round-Robin



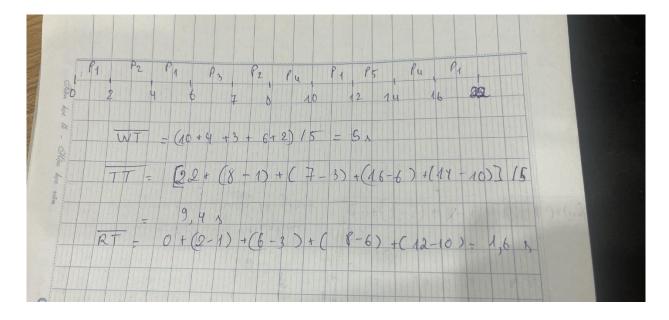
Giải thích:

- Đầu tiên, cần có một hàng đợi. Trong đó, các quy trình sẽ được sắp xếp theo thứ tự đến trước xử lý trước.
- Một giá trị lượng tử được cấp phát để thực hiện một quá trình.
- Tiến trình đầu tiên được thực hiện đến khi kết thúc giá trị lượng tử. Tiếp đến, mỗi ngắt sẽ được tạo ra và trạng thái được lưu.
- Từ CPU chuyển sang quy trình tiếp theo, phương pháp tương tự và được thực hiện tuần hoàn.
- Các bước tương tự được lặp đi lặp lại đến khi quá trình kết thúc.

2. Chạy tay lưu đồ giải thuật RR.

TT	AT	BT
P1	0	12
P2	1	3
P3	3	1
P4	6	4
P5	10	2

Quantumtime = 2



3. Thực hiện code cho giải thuật RR.

```
int pid;
     int arrivalTime; // Thời gian đến
int burstTime; // Thời gian thực hiện
     int burstTimeRemaining; // Thời gian thực hiện còn lại sau mỗi lần thực hiện
    int completionTime;  // Thời gian hoàn thành
int turnaroundTime;  // Thời gian quay vòng
    int waitingTime; // Thời gian chờ
bool isComplete; // Đánh dấu xem tiến trình đã hoàn thành hay chưa
bool inQueue; // Đánh dấu xem tiến trình đã được thêm vào hàng đợi hay chưa
// Hàm kiểm tra và thêm các tiến trình mới vào hàng đợi
void checkForNewArrivals(Process processes[], const int n, const int currentTime, queue<int> &readyQueue)
          if (p.arrivalTime ≤ currentTime && !p.inQueue && !p.isComplete)
     int i = readyQueue.front();
     readyQueue.pop();
     if (processes[i].burstTimeRemaining \leq quantum)
          processes[i].isComplete = true;
          currentTime += processes[i].burstTimeRemaining;
          processes[i].waitingTime = processes[i].completionTime - processes[i].arrivalTime - processes[i].burstTime;
          processes[i].turnaroundTime = processes[i].waitingTime + processes[i].burstTime;
if (processes[i].waitingTime < 0)
    processes[i].waitingTime = 0;</pre>
          processes[i].burstTimeRemaining = 0;
// Nếu vẫn còn tiến trình chưa được thêm vào hàng đợi
               checkForNewArrivals(processes, n, currentTime, readyQueue);
          if (programsExecuted \neq n)
               checkForNewArrivals(processes, n, currentTime, readyQueue);
```

```
. .
void output(Process processes[], const int n)
     double avgWaitingTime = 0;
     double avgTurntaroundTime = 0;
                  << left << setw(10) << "TAT" << endl;
           cout << setw(10) << left << processes[i].pid</pre>
                 << setw(10) << left << processes[i].turnaroundTime</pre>
                 << endl;
           avgWaitingTime += processes[i].waitingTime;
           avgTurntaroundTime += processes[i].turnaroundTime;
     // Xuất thời gian chờ trung bình và thời gian quay vòng trung bình cout \ll fixed \ll setprecision(2) \ll "Thoi gian doi trung bình: " \ll avgWaitingTime / n \ll endl; cout \ll fixed \ll setprecision(2) \ll "Thoi gian hoan thanh trung bình: " \ll avgTurntaroundTime / n \ll endl;
// Hàm lập lịch Round Robin cho các tiến trình
      queue<int> readyQueue;
     processes[0].inQueue = true;
int currentTime = 0;  // Thời gian hiện tại sau mỗi lần thực hiện
int programsExecuted = 0; // Số lượng tiến trình đã thực hiện
     while (!readyQueue.empty())
           updateQueue(processes, n, quantum, readyQueue, currentTime, programsExecuted);
                                                                                                                                                                     codesnap.dev
```

26

```
//Part 3
int main()
    int n, quantum;
    cout << "Nhap so luong process: ";</pre>
    cin >> n;
    cout << "Nhap Quantum Time: ";</pre>
    cin >> quantum;
    Process processes[n + 1]; // Khai báo mảng các tiến trình
    for (int i = 0; i < n; i++)
        cout << "-----
        cout << "ID process: " << i + 1 << endl;
        cout << "Arrival Time: ";</pre>
        processes[i].arrivalTime = rand() % 21;
        cout << processes[i].arrivalTime << endl;</pre>
        cout << "Burst Time: ";</pre>
        processes[i].burstTime = rand() % 11 + 2;
        cout << processes[i].burstTime << endl;</pre>
        processes[i].burstTimeRemaining = processes[i].burstTime;
        processes[i].pid = i + 1;
        cout << endl;</pre>
    // Sắp xếp các tiến trình theo thời gian đến
    sort(processes, processes + n, [](const Process &p1, const Process &p2)
         { return p1.arrivalTime < p2.arrivalTime; });
    roundRobin(processes, n, quantum);
    output(processes, n);
    return 0;
}
                                                                           codesnap.dev
```

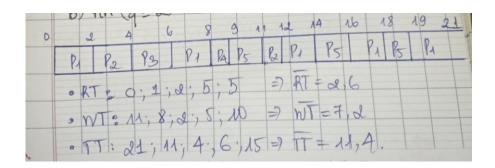
Giải thích code: (xem ảnh)

4. Trình bày tính đúng đắn của code bằng cách chạy ít nhất 03 test case, mỗi test case 5 tiến trình, so sánh kết quả chạy tay và chạy code

Test Case 1:

```
Nhap so luong process: 5
Nhap Quantum Time: 2
ID process: 1
Arrival Time: 0
Burst Time: 10
ID process: 2
Arrival Time: 1
Burst Time: 3
ID process: 3
Arrival Time: 2
Burst Time: 2
ID process: 4
Arrival Time: 3
Burst Time: 1
ID process: 5
Arrival Time: 4
Burst Time: 5
                    Bursttime Waitting TimeTAT
PName
          Arrtime
                             11
                                        21
                    Bursttime Waitting TimeTAT
PName
          Arrtime
                    Bursttime Waitting TimeTAT
PName
          Arrtime
          Arrtime
                    Bursttime Waitting TimeTAT
PName
PName
          Arrtime
                    Bursttime Waitting TimeTAT
                              10
                                        15
Thoi gian doi trung binh: 7.20
Thoi gian hoan thanh trung binh: 11.40
```

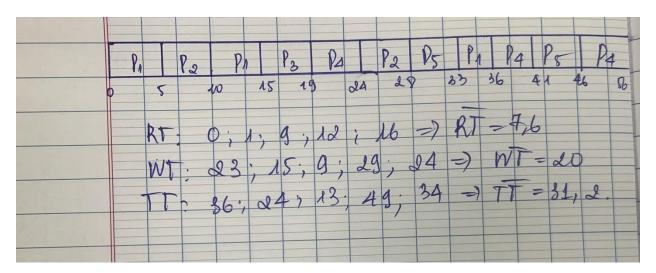
Giải tay:



Test Case 2:

```
Nhap so luong process: 5
Nhap Quantum Time: 5
ID process: 1
Arrival Time: 0
Burst Time: 13
ID process: 2
Arrival Time: 4
Burst Time: 9
ID process: 3
Arrival Time: 6
Burst Time: 4
ID process: 4
Arrival Time: 7
Burst Time: 20
ID process: 5
Arrival Time: 12
Burst Time: 10
PName
          Arrtime
                    Bursttime Waitting TimeTAT
                              23
          0
                    13
                                        36
PName
          Arrtime
                    Bursttime Waitting TimeTAT
2
          4
                              15
                                        24
                    Bursttime Waitting TimeTAT
PName
          Arrtime
3
          6
                              9
                    Bursttime Waitting TimeTAT
PName
          Arrtime
                              29
                                        49
4
          7
                    Bursttime Waitting TimeTAT
PName
          Arrtime
5
          12
                    10
                              24
Thoi gian doi trung binh: 20.00
Thoi gian hoan thanh trung binh: 31.20
```

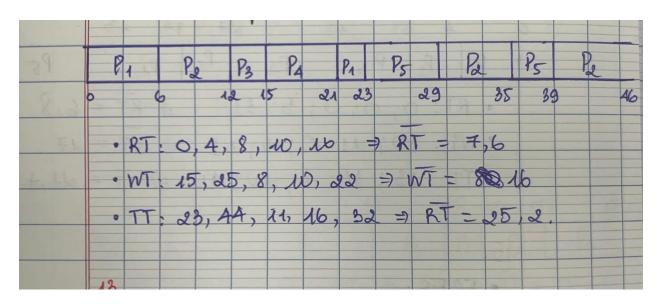
Giải tay:



Test Case 3:

```
Nhap so luong process: 5
Nhap Quantum Time: 6
ID process: 1
Arrival Time: 0
Burst Time: 8
ID process: 2
Arrival Time: 2
Burst Time: 19
ID process: 3
Arrival Time: 4
Burst Time: 3
ID process: 4
Arrival Time: 5
Burst Time: 6
ID process: 5
Arrival Time: 7
Burst Time: 10
                    Bursttime Waitting TimeTAT
PName
          Arrtime
1
                              15
PName
          Arrtime
                    Bursttime Waitting TimeTAT
          2
                    19
                                         44
2
                              25
PName
                    Bursttime Waitting TimeTAT
          Arrtime
3
          4
                              8
                                         11
PName
          Arrtime
                    Bursttime Waitting TimeTAT
4
          5
                              10
                                        16
                    Bursttime Waitting TimeTAT
PName
          Arrtime
5
                    10
                              22
                                         32
Thoi gian doi trung binh: 16.00
Thoi gian hoan thanh trung binh: 25.20
```

Giải tay:



^{=&}gt; Nhận xét: số liệu từ giải tay và code là giống nhau, không có sai số (số liệu khi chạy trên code được làm tròn)