

# Simulador de Escalonamento de Processos

Sistemas Operativos I

Professor: Luís Rato Realizado por: Miguel de Carvalho 43108

3 de Abril de 2020

## 1 Introdução

Neste trabalho foi solicitado a realização de um programa que simule o **Escalonamento de Processos** num modelo de 3 estados. Na figura abaixo está representado o diagrama que descreve o modelo de 3 estados:

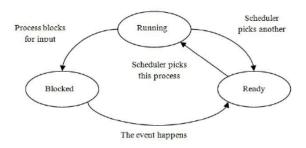


Figura 1: Diagrama de 3 Estados

O Escalonador de Processos faz parte do Sistema Opertivo e é responsável por decidir em que momento cada processo estará no CPU. Existem muitos algoritmos de escalonamento para realizar essa decisão.

Neste trabalho serão utilizados o algoritmo FCFS e o Round Robin (RR):

- O FCFS é um algoritmo de escalonamento não preemptivo que prioriza os processos pela ordem de chegada. Executa o processo todo do inicio ao fim sem o interromper, até estar concluído. Quando aparece um novo processo e ainda existe um em execução, esse novo irá para a fila de espera.
- O Round Robin (RR) é um algoritmo de escalonamento preemptivo que apresenta um funcionamento igual ao do FCFS, mas com tempo limite de execução, o Quantum. Ou seja, quando o processo se encontra em execução este irá ser interrompido quando o tempo de execução for igual ao /textbfQuantum e irá para a fila de espera (READY)

## 2 Implementação

Primeiramente comecei por pensar como deveria proceder para realizar o trabalho, na primeira tentativa comecei por desenvolver o **FCFS**, mas na segunda tentativa cheguei a conclusão de que não seria necessário realizar um programa para a implementação do **FCFS** e outro para o **Round Robin**, pois ambos são iguais, execto existir um limite de execução (**Quantum**) no **RR**. Poderei então meter um **Quantum** muito grande e estarei perante o **FCFS**.

Comecei por proceder à criação das queues que iriam ser utilizados para guardar a informação de cada estado (**READY**, **RUN** e **BLOCKED**) e das respetivas funções essenciais para a sua manipulação.

O próximo desafio foi proceder a leitura do input (ficheiro com os processos e os tempos), para isso foi necessário proceder a criação de uma **Struct** para guardar a informação dos processos. Através do **fscanf** procedi a leitura do ficheiro e posteriormente permitiu guardar os processos na **Struct**.

Por conseguinte, comecei por desenvolver a função void scheduler(int n\_process, process\_t \*process\_arr[], int n\_quantum) que iria realizar as trocas dos processos entre os 3 estados. Esta função funciona de forma cíclica, ou seja a variável i corresponde ao instante em que o escalonador se encontra. Este ciclo inicia em 0, que irá ser o instante inicial e termina quando todos os processos já tiverem sido executados. Foi necessário também proceder a criação de novas funções para facilitar alguns procedimentos que eram realizados de forma repetitiva. Demonstrou ser a função mais difícil de realizar devido a complexidade dos requísitos para os processos mudarem de estados.

## 3 Funções

- Funções pertencentes há manipulação das queues:
  - A função "queue\_t \*create\_queue (int sz)" cria a estrutura e aloca espaço para a queue;
  - A função "void insert (queue\_t \*queue, int element)" adiciona elementos na stack:
  - A função "bool full (queue\_t \*queue)" verifica se a stack se encontra cheia. Caso esteja, devolve True;
  - A função "bool empty (queue\_t \*queue)" verifica se a stack se encontra vazia.
     Caso esteja, devolve True;
  - A função "int get (queue\_t \*queue)" remove o primeiro elemento da stack, dando return desse valor e move os elementos para a esquerda queue. Por exemplo o elemento da posição 2 passa para a posição 1;
  - A função "void printQueue(queue\_t \*queue)" dá print de todos os elementos da queue;
  - A função "int top(queue\_t \*queue)" dá return do valor da última posição do queue.
- Funções pertencentes há manipulação da struct de processos:
  - A função "process\_t \*create\_process(int sz);"cria a estrutura e aloca espaço para o processo;
  - A função "process\_t \*insert\_process(int beg, int end, int queues, int arr[]);"
     insere um processo;

- A função "int find\_PID(int PID, process\_t \*process\_arr[], int n\_process)" procura
  o PID no array e devolve a sua posição;
- A função "void update\_run(int n\_process, process\_t \*process\_arr[])" decrementa a primeira posição do run do processo;
- A função "void update\_blocked(int n\_process, process\_t \*process\_arr[])" decrementa a primeira posição do blocked do processo;
- A função "void update\_index\_run(int n\_process, process\_t \*process\_arr[], int size)"
   move os elementos do run do processo para a esquerda e verifique se existe algum
   número maior que 1000, caso exista irá mudar esse valor para 0;
- A função "void update\_index\_blocked(int n\_process, process\_t \*process\_arr[], int siz move os elementos do blocked do processo para a esquerda e verifique se existe algum número maior que 1000, caso exista irá mudar esse valor para 0"

## 4 Execução

Para executar o **Simulador de Escalonamento** o utilizador deverá passar como argumento, qual algoritmo deseja usar e o ficheiro de input.

- Caso o utilizador escolha o FCFS, o QUANTUM irá ter um valor de 999, assim nunca irá obrigar o programa a passar para o estado READY.
- Caso o utilizador escolha o **Round Robin**, o programa irá correr com o Quantum definido no código (#define QUANTUM\_RR).

### 5 Análise de Resultados

- Escalonamento com o Algoritmo FCFS:
  - Com o input1.txt:

```
Instant 0 - Ready: 101 | Run: 100 | Blocked: Empty!
Instant 1 - Ready: 200 300
                           | Run: 101 | Blocked: 100
Instant 2 - Ready: 200 300
                           | Run: 101 | Blocked: 100
Instant 3 - Ready: 200 300 | Run: 101 | Blocked: 100
Instant 4 - Ready: 200 300 100 | Run: 101 | Blocked: Empty!
Instant 5 - Ready: 300 100 | Run: 200 | Blocked: 101
Instant 6 - Ready: 300 100 | Run: 200 | Blocked: 101
Instant 7 - Ready: 100
                       | Run: 300 | Blocked: 101 200
Instant 8 - Ready: 100
                       | Run: 300 | Blocked: 101 200
Instant 9 - Ready: 100 101 | Run: 300 | Blocked: 200
Instant 10 - Ready: 100 101 | Run: 300 | Blocked: 200
Instant 11 - Ready: 100 101 | Run: 300 | Blocked: 200
Instant 12 - Ready: 100 101 200 | Run: 300 | Blocked: Empty!
Instant 13 - Ready: 100 101 200 | Run: 300 | Blocked: Empty!
Instant 14 - Ready: 101 200
                            | Run: 100 | Blocked: 300
Instant 15 - Ready: 101 200
                            | Run: 100 | Blocked: 300
Instant 16 - Ready: 101 200
                            | Run: 100 | Blocked: 300
Instant 17 - Ready: 101 200
                            | Run: 100 | Blocked: 300
Instant 18 - Ready: 101 200
                            | Run: 100 | Blocked: 300
Instant 19 - Ready: 101 200
                            | Run: 100 | Blocked: 300
```

```
Instant 20 - Ready: 101 200 300 | Run: 100 | Blocked: Empty!
Instant 21 - Ready: 101 200 300 | Run: 100 | Blocked: Empty!
Instant 22 - Ready: 101 200 300 | Run: 100 | Blocked: Empty!
Instant 23 - Ready: 101 200 300 | Run: 100 | Blocked: Empty!
Instant 24 - Ready: 200 300 | Run: 101 | Blocked: 100
Instant 25 - Ready: 200 300 | Run: 101 | Blocked: 100
Instant 26 - Ready: 300 | Run: 200 | Blocked: 100
Instant 27 - Ready: 100 | Run: 300 | Blocked: 200
Instant 28 - Ready: Empty! | Run: 100 | Blocked: 200
Instant 29 - Ready: 200 | Run: 100 | Blocked: Empty!
Instant 30 - Ready: 200 | Run: 100 | Blocked: Empty!
Instant 31 - Ready: 200 | Run: 100 | Blocked: Empty!
Instant 32 - Ready: 200 | Run: 100 | Blocked: Empty!
Instant 33 - Ready: 200 | Run: 100 | Blocked: Empty!
Instant 34 - Ready: Empty! | Run: 200 | Blocked: Empty!
Instant 35 - Ready: Empty! | Run: 200 | Blocked: Empty!
Instant 36 - Ready: Empty! | Run: 200 | Blocked: Empty!
```

#### • Escalonamento com o Algoritmo RR (Round Robin):

#### - Com o input1.txt:

```
Instant 0 - Ready: 101 | Run: 100 | Blocked: Empty!
Instant 1 - Ready: 200 300 | Run: 101 | Blocked: 100
Instant 2 - Ready: 200 300 | Run: 101 | Blocked: 100
Instant 3 - Ready: 200 300 | Run: 101 | Blocked: 100
Instant 4 - Ready: 300 100 101 | Run: 200 | Blocked: Empty!
Instant 5 - Ready: 300 100 101 | Run: 200 | Blocked: Empty!
Instant 6 - Ready: 100 101 | Run: 300 | Blocked: 200
Instant 7 - Ready: 100 101 | Run: 300 | Blocked: 200
Instant 8 - Ready: 100 101 | Run: 300 | Blocked: 200
Instant 9 - Ready: 101 300 | Run: 100 | Blocked: 200
Instant 10 - Ready: 101 300 | Run: 100 | Blocked: 200
Instant 11 - Ready: 101 300 200 | Run: 100 | Blocked: Empty!
Instant 12 - Ready: 300 200 100 | Run: 101 | Blocked: Empty!
Instant 13 - Ready: 200 100 | Run: 300 | Blocked: 101
Instant 14 - Ready: 200 100 | Run: 300 | Blocked: 101
Instant 15 - Ready: 200 100 | Run: 300 | Blocked: 101
Instant 16 - Ready: 100 300 | Run: 200 | Blocked: 101
Instant 17 - Ready: 300 101
                            | Run: 100 | Blocked: 200
Instant 18 - Ready: 300 101
                           | Run: 100 | Blocked: 200
Instant 19 - Ready: 300 101 200 | Run: 100 | Blocked: Empty!
Instant 20 - Ready: 101 200 100 | Run: 300 | Blocked: Empty!
Instant 21 - Ready: 200 100 | Run: 101 | Blocked: 300
Instant 22 - Ready: 200 100 | Run: 101 | Blocked: 300
Instant 23 - Ready: 100 | Run: 200 | Blocked: 300
Instant 24 - Ready: 100 | Run: 200 | Blocked: 300
Instant 25 - Ready: 100 | Run: 200 | Blocked: 300
Instant 26 - Ready: Empty! | Run: 100 | Blocked: 300
```

```
Instant 27 - Ready: 300 | Run: 100 | Blocked: Empty!
Instant 28 - Ready: 300 | Run: 100 | Blocked: Empty!
Instant 29 - Ready: 100 | Run: 300 | Blocked: Empty!
Instant 30 - Ready: Empty! | Run: 100 | Blocked: Empty!
Instant 31 - Ready: Empty! | Run: Empty! | Blocked: 100
Instant 32 - Ready: Empty! | Run: Empty! | Blocked: 100
Instant 33 - Ready: Empty! | Run: Empty! | Blocked: 100
Instant 34 - Ready: Empty! | Run: Empty! | Blocked: 100
Instant 35 - Ready: Empty! | Run: 100 | Blocked: Empty!
Instant 36 - Ready: Empty! | Run: 100 | Blocked: Empty!
Instant 37 - Ready: Empty! | Run: 100 | Blocked: Empty!
Instant 38 - Ready: Empty! | Run: 100 | Blocked: Empty!
Instant 39 - Ready: Empty! | Run: 100 | Blocked: Empty!
```

### 6 Conclusão

Em suma, este trabalho fez-me entender melhor como funciona o escalonador e as condições que cada algoritmo usa para proceder há mudança dos processos entre os estados e as diferenças de tempo.