



UNIVERSIDADE DE ÉVORA

Simulador de Escalonamento de Processos

Sistemas Operativos I

Professor: Luís Rato

Realizado por: Miguel de Carvalho 43108

8 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:

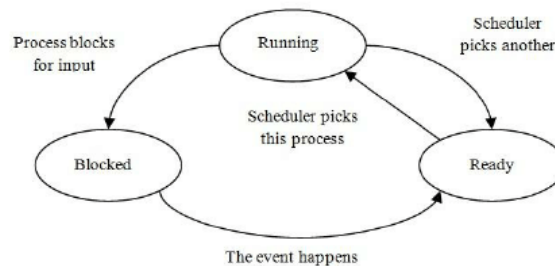


Figura 1: Diagrama de 3 Estados

O **Escalonador de Processos** faz parte do **Sistema Operativo** 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 início 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 **Quantum** 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, exacto 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 **escalador** 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 requisitos 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 size)" 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`).

Exemplos:

- `./compiled --fcfs input1.txt` irá executar o **Simulador de Escalonamento** utilizando o algoritmo **FCFS** com o `input1.txt`
- `./compiled --rr input1.txt` irá executar o **Simulador de Escalonamento** utilizando o algoritmo **Round Robin** com o `input1.txt`

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: 100	Blocked: Empty!
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.