## UNIPAR IAN KALLEL ARROYO LÓS

## INTEGRAÇÃO ENTRE HARDWARE E SOFTWARE: Otimização

Recursos Computacionais em Sistemas Reais

## Atividade 1:

GROF I SS R R Ι T F P C I E E I R L L A I Ι N G D U U C N P G D P R R C S E L H T L O L M HRI E E B A E I Ι C W T S IVI F N PC R E E 0 U T P U T F A A A R N UM T T M R T S T A Ã E E L S T T R R 0 Ι F T W A R T E S O E E Í D I SCO R G Ι D O R Ó R I A R M E M

ALGORITMO	APLICATIVO	BIOS	CHIP	DISCO RÍGIDO
DRIVER	FIRMWARE	GPU	INPUT	INTERFACE
MEMÓRIA	OUTPUT	PLACAMÃE	REDE	SOFTWARE

Ι	L	P	Α	S	R	Α	K	L	N	Н	Е	W	Т				D	Α	0	L	U
F	E	Α	R	С	W	I	V	E	R	C	Н	Α	S	I	Н	Α	В	E	E	E	E
T	0	R	0	0	S	R	N	I	S	0	F	F	Α	E	0	D	C	S	E	E	E
Y	R	M	Ã	Н	C	E	E	E	D	M	P	R	0	В	V	R	E	A	D	E	Т
E	Т	A	Ç	Α	L	E	R	N	I	P	C	U	Т	F	M	E	Т	M	I	0	Y
Y	Υ	Z	Α	Α	A	E	S	0	Α	U	E	R	Р	U	T	Α	Α	R	В	N	I
Н	Е	E	Z	G	N	L	E	S	D	T	P	S	E	S	N	R	I	Α	P	C	R
Е	Ι	N	I	N	0	W	C	T	Α	Α	Т	C	T	K	R	U	C	M	E	0	S
R	Α	Α	L	I	S	Υ	F	K	S	D	R	Н	Н	0	N	K	Е	E	P	M	0
0	N	M	A	N	0	N	M	N	I	0	0	T	M	L	P	I	N	T	E	P	A
T	Н	E	U	I	S	Н	R	J	E	R	I	R	S	L	Н	G	L	E	Е	I	C
U	V	N	T	L	S	E	T	L	W	E	S	N	A	I	L	S	В	T	U	L	C
D	W	T	R	E	U	E	N	F	F	G	U	N	D	Н	G	0	Y	E	N	Α	Т
Α	Н	0	I	P	0	M	E	U	Ι	M	E	G	L	U	N	E	I	E	C	D	I
R	Т	Υ	V	I	Т	R	E	0	0	M	0	N	Т	Α	D	0	R	H	R	0	E
T	0	С	E	P	M	Α	J	Н	Ν	S	L	Н	Т	Y	S	Н	E	Е	I	R	L

ARMAZENAMENTO	BACKPLANE	CACHE	COMPILADOR	COMPUTADOR
LINKER	LOADER	MONTADOR	PIPELINING	PROCESSADOR
RAM	REGISTRADORES	ROM	TRADUTOR	VIRTUALIZAÇÃO

## Atividade 2:

Você pode acessar os códigos completos no GitHub neste link: <a href="https://github.com/KallelGaNewk/unipar/tree/39f538d6800107ad68b8cd3b271612812c0fcffa/">https://github.com/KallelGaNewk/unipar/tree/39f538d6800107ad68b8cd3b271612812c0fcffa/</a>
<a href="https://github.com/KallelGaNewk/unipar/tree/39f538d6800107ad68b8cd3b271612812c0fcffa/">https://github.com/KallelGaNewk/unipar/tree/39f538d6800107ad68b8cd3b271612812c0fcffa/</a>
<a href="https://github.com/KallelGaNewk/unipar/tree/39f538d6800107ad68b8cd3b271612812c0fcffa/">https://github.com/KallelGaNewk/unipar/tree/39f538d6800107ad68b8cd3b271612812c0fcffa/</a>
<a href="https://github.com/KallelGaNewk/unipar/tree/39f538d6800107ad68b8cd3b271612812c0fcffa/">https://github.com/KallelGaNewk/unipar/tree/39f538d6800107ad68b8cd3b271612812c0fcffa/</a>
<a href="https://github.com/KallelGaNewk/unipar/tree/39f538d6800107ad68b8cd3b271612812c0fcffa/">https://github.com/KallelGaNewk/unipar/tree/39f538d6800107ad68b8cd3b271612812c0fcffa/</a>
<a href="https://github.com/talena/">https://github.com/talena/</a>
<a href="https://github.com/talena/

Simulações de Threads usando Python, o primeiro algoritmo que implementei foi First-In, First-Out (FIFO), pode ver a implementação abaixo.

```
# fifo.py
# Implementação do escalonamento FIFO (First In, First Out)
import time
# Definição dos tempos de execução (em milissegundos)
tempos_de_execucao = [5, 10, 3]
class Processo:
   def __init__(self, id, tempo_total):
        self.id = id
        self.tempo_total = tempo_total
   def executar(self):
        print(f"Processo {self.id} iniciando execução por
{self.tempo_total}ms...")
       time.sleep(self.tempo_total / 1000) # Converte ms para segundos
        print(f"Processo {self.id} finalizado após {self.tempo_total}ms
de execução!")
       return self.tempo_total
def escalonador_fifo(processos):
   print("Iniciando simulação FIFO/FCFS")
   tempo_total_execucao = 0
   tempo_espera_total = 0
   for processo in processos:
        print(f"Processo {processo.id} esperou {tempo_total_execucao}ms")
        tempo_espera_total += tempo_total_execucao
        # Executa o processo do início ao fim sem interrupção
        tempo_execucao = processo.executar()
        tempo_total_execucao += tempo_execucao
   tempo_espera_medio = tempo_espera_total / len(processos)
   print("\nEstatísticas da simulação:")
   print(f"Tempo total de execução: {tempo_total_execucao}ms")
   print(f"Tempo médio de espera: {tempo_espera_medio}ms")
# Criar processos
processos = [Processo(i + 1, tempo) for i, tempo in
enumerate(tempos_de_execucao)]
# Iniciar o escalonador FIFO
escalonador_fifo(processos)
print("Simulação de escalonamento FIFO/FCFS concluída.")
```

Saída do fifo.py no terminal:

```
PS C:\Users\newky\Documents\unipar\Arquitetura de Computadores e Sistemas Operacionais\APO 1> py .\fifo.py Iniciando simulação FIFO/FCFS
Processo 1 esperou θms
Processo 1 iniciando execução por 5ms...
Processo 1 finalizado após 5ms de execução!
Processo 2 esperou 5ms
Processo 2 iniciando execução por 10ms...
Processo 2 finalizado após 10ms de execução!
Processo 3 esperou 15ms
Processo 3 iniciando execução por 3ms...
Processo 3 finalizado após 3ms de execução!
Estatísticas da simulação:
Tempo total de execução: 18ms
Tempo médio de espera: 6.6666666666667ms
Simulação de escalonamento FIFO/FCFS concluída.
```

O jeito que esse algoritmo funciona, a primeira thread que é criada é a que sai por primeiro, e a segunda thread sai por segundo, e assim por diante. É a mais simples de implementar, já que já quando criar, executamos ela. Funciona como uma fila de banco, as primeiras que chegam, são as primeiras que são atendidas.

O próximo algoritmo que implementei, foi de prioridade, a implementação está abaixo.

```
# prioridade.pv
# Implementação do escalonamento por prioridade de threads em Python
import time
# Cria uma Classe para representar uma Thread
class Processo:
   def __init__(self, thread_id, tempo, prioridade):
        # Definimos aqui os atributos da Thread, para que possamos
acessá-los posteriormente
        self.thread_id = thread_id
        self.tempo = tempo
        self.prioridade = prioridade
   def tarefa(self):
        print(f"Thread {self.thread_id} iniciada, executando por
{self.tempo}ms...")
       time.sleep(self.tempo / 1000) # Simula o tempo de execução da
thread
        print(f"Thread {self.thread_id} finalizada!")
       return self.tempo
# Tempo de execução para cada thread (em milissegundos)
tempos_de_execucao = [5, 10, 3]
# Prioridade de cada thread (quanto menor, maior a prioridade)
prioridades = [1, 0, 2]
```

```
# Cria as threads com base nos tempos de execução e prioridades
threads = [Processo(i+1, tempo, prioridades[i]) for i, tempo in
enumerate(tempos_de_execucao)]

# Ordena as threads por prioridade
threads.sort(key=lambda x: x.prioridade, reverse=True)

total_time = 0

# Inicia as threads
for thread in threads:
    total_time += thread.tarefa()

print(f"Todas as threads finalizadas em {total_time}ms!")
```

Saída de prioridade.py no terminal:

```
• PS C:\úsers\newky\Documents\unipar\Arquitetura de Computadores e Sistemas Operacionais\APO 1> py .\prioridade.py Thread 2 iniciada, executando por 10ms...
Thread 2 finalizada!
Thread 1 iniciada, executando por 5ms...
Thread 1 finalizada!
Thread 3 iniciada, executando por 3ms...
Thread 3 iniciada, executando por 3ms...
Thread 3 finalizada!
Todas as threads finalizadas em 18ms!
```

A diferença entre o algoritmo de escalonamento por Prioridade e o algoritmo First-In-First-Out está no fato de que, no modelo baseado em Prioridade, os processos que requerem execução imediata são classificados com níveis de prioridade elevados, como por exemplo, o valor 0 neste contexto específico.

Utilizando a analogia da fila bancária, este mecanismo se parece com um sistema de atendimento preferencial, no qual clientes em condições especiais, como idosos ou pessoas com deficiência, recebem o atendimento imediato, independente na sequência de chegada.

A próxima implementação, é do Round Robin, a seguir.

```
# round-robin.py
# Implementação do escalonamento Round Robin
import time
# Queue é tipo um array, mas com operações específicas para filas
from queue import Queue
# Definição dos tempos de execução (em milissegundos)
tempos_de_execucao = [5, 10, 3]
quantum = 1 # Quantum de tempo em ms
class Processo:
   def __init__(self, id, tempo_total):
        self.id = id
        self.tempo_restante = tempo_total
        self.tempo_total = tempo_total
   def executar(self, tempo):
        # Checa se o tempo a ser executado é menor que o tempo restante
        # Se for, executa pelo tempo restante, senão, executa pelo tempo
do quantum
        tempo_executado = min(tempo, self.tempo_restante)
        time.sleep(tempo_executado / 1000)
       return tempo_executado
   def finalizado(self):
        return self.tempo_restante <= 0</pre>
def escalonador_round_robin(processos, quantum):
   fila = Queue()
   # Adiciona todos os processos à fila
   for processo in processos:
        fila.put(processo)
   # Executa até que todos os processos sejam finalizados
   while not fila.empty():
        processo_atual = fila.get()
        # Executa o processo pelo tempo do quantum ou pelo tempo restante
        tempo_executado = processo_atual.executar(quantum)
        print(
            f"Processo {processo_atual.id} executando por
{tempo_executado}ms... (Restante: {processo_atual.tempo_restante}ms)"
        processo_atual.tempo_restante -= tempo_executado
```

```
# Verifica se o processo foi finalizado
        if not processo_atual.finalizado():
            # Se não foi finalizado, coloca de volta na fila
            fila.put(processo_atual)
        else:
            print(
                f"Processo {processo_atual.id} finalizado após
{processo_atual.tempo_total}ms de execução total!"
# Criar processos
# Esse syntax parece estranho, mas é equivalente a dar append em uma
lista dentro do for loop
processos = [Processo(i + 1, tempo) for i, tempo in
enumerate(tempos_de_execucao)]
# Iniciar o escalonador Round Robin
print("Iniciando simulação Round Robin com quantum =", quantum, "ms")
escalonador_round_robin(processos, quantum)
print("Simulação de escalonamento Round Robin concluída.")
```

Saída de round-robin.py no terminal:

```
PS C:\Users\newky\Documents\unipar\Arquitetura de Computadores e Sistemas Operacionais\APO 1> py .\round-robin.py
 Iniciando simulação Round Robin com quantum = 1 ms
Processo 1 executando por 1ms... (Restante: 5ms)
Processo 2 executando por 1ms... (Restante: 10ms)
Processo 3 executando por 1ms... (Restante: 3ms)
Processo 1 executando por 1ms... (Restante: 4ms)
                                                               (Restante: 10ms)
(Restante: 3ms)
                                                                (Restante:
(Restante:
Processo 2 executando por
Processo 3 executando por
                                                               (Restante:
(Restante:
(Restante:
                                                  1ms...
Processo 1 executando por 1ms...
Processo 2 executando por 1ms...
                                                  1ms...
                                                  1ms...
                                                               (Restante:
 Processo 3 executando por
Processo 3 finalizado após 3ms de execução total
Processo 1 executando por 1ms... (Restante: 2ms)
Processo 2 executando por 1ms... (Restante: 7ms)
Processo 2 executando por 1ms... (Restante: 7ms)
Processo 1 executando por 1ms... (Restante: 1ms)
Processo 1 finalizado após 5ms de execução total!
Processo 2 executando por 1ms... (Restante: 6ms)
Processo 2 executando por 1ms... (Restante: 5ms)
Processo 2 executando por
Processo 2 executando por
                                                                (Restante:
                                                  1ms...
                                                  1ms...
                                                                (Restante:
Processo 2 executando por 1ms...
Processo 2 executando por 1ms...
Processo 2 finalizado após 10ms
                                                                (Restante:
                                                               (Restante:
                                                                                     1ms)
                                                   10ms de execução total!
```

A diferença para as outras duas, seria que o CPU processa cada Thread em fatias de tempo, nesse código ele foi definido na variável 'quantum'. Cada processo pode executar por esse tempo por vez, e depois é trocado para o próximo na fila, e assim por diante, até concluir o que a Thread precisava fazer. Pode ser comparado a compartilhar um único videogame para três crianças em uma tarde, todas jogam em rodadas por um tempo, salva o jogo que ela estava jogando, e a outra abre outro jogo, e assim por diante.

Comparando as três implementações, usando 3 processos de 10ms, 5ms, e 3ms cada, todas terminam em 18ms, o diferencial é como cada uma executa, dando prioridades para processos críticos, ou fazendo todas executarem ao mesmo tempo.

No First-In, First-Out, os outros processos precisam esperar o anterior, como ali no código, processo 2 precisa esperar o processo 1, que demora 5ms, e depois disso processor 2 pode executar, demorando 10ms, e por fim, processo 3 precisa esperar pelo processo 1 e 2, totalizando 15ms de espera.

Agora no Prioridade, vamos imaginar que processo 2 é de alta prioridade, ele é executado primeiro por 10ms, e após isso processo 1 é executado por 5ms, totalizando 15ms de espera para o processo 3, já que não era tão importante.

E no Round Robin, todos já começam executando um pouco de cada vez, processo 3 termina primeiro após 3ms seguido pelo processo 1, que demorou 5ms. Analisando, a resposta do código, a diferença entre o processo 3 e o 1, é apenas 3ms, diferente do resto.