

# Revisão SO: Parte 2

# **Threads e Escalonamento**

## **Implementação de Núcleo de Sistema Operacional**

Prof. Dr. Denis M. L. Martins

Engenharia de Computação: 5º Semestre

# Introdução

- Definir o que é uma thread e como ela difere de um processo.
- Explicar as vantagens do uso de threads em Sistemas Operacionais.
- Explicar o conceito de escalonamento em Sistemas Operacionais.
- Explicar os principais algoritmos de escalonamento.

Parte do material apresentado a seguir foi adaptado de *IT Systems – Open Educational Resource*, disponível em <https://oer.gitlab.io/oer-courses/it-systems/>, produzido por [Jens Lechtenböger](#), e distribuído sob a licença [CC BY-SA 4.0](#).

## Chip-multithreading (CMT)

- Cada core possui múltiplas hardware threads (núcleos **lógicos** dentro de cada núcleo **físico**, com seus próprios registradores).
- Intel chama isso de *hyperthreading*.
- Em um sistema quad-core com 2 hardware threads por core, o SO “percebe” 8 processadores lógicos.
- Threads concorrentes ainda compartilham recursos internos do núcleo.

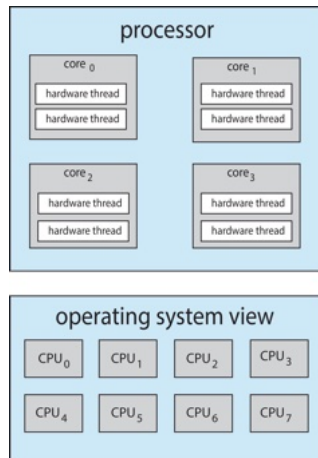


Figura 1: Processador multicore. Créditos: Silberschatz, Galvin and Gagne, 2018.

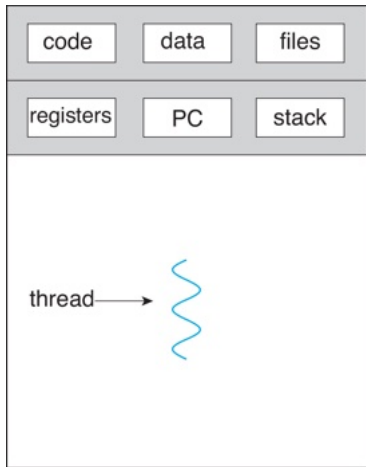
# Multithread

- **Thread** = unidade de escalonamento do SO. Sequência independente de computações.
- Thread são mais leves e mais fáceis de criar e destruir do que processos.
- Permitem um novo nível de multitarefa:
  - ▶ Um mesmo programa (processo) pode realizar várias tarefas concorrentemente.
  - ▶ Processador de texto (e.g. MS Word): processa texto do teclado, verifica ortografia, salva continuamente o documento → **3 threads num mesmo processo**.
- Alto grau de *independência*: pense em funções diferentes no código.
- Concorrência e divisão de tempo de execução: em uma CPU de único núcleo, 3 threads pareceriam rodar em 3 núcleos fictícios com 1/3 da velocidade da CPU real.
- Núcleos individuais não estão se tornando significativamente mais rápidos (relembre a **Lei de Moore**). → É necessário utilizar programação paralela para aproveitar o hardware atual.

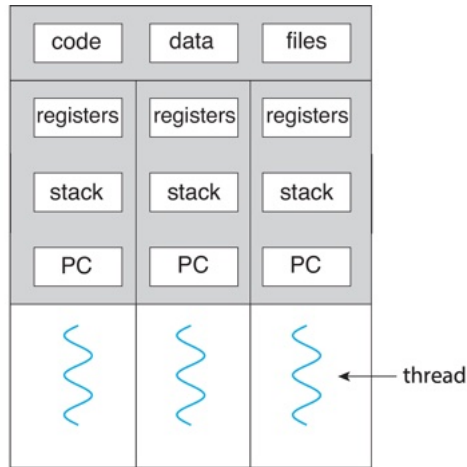
- **Thread** = **unidade de escalonamento do SO**. Sequência independente de computações.
- Thread são mais leves e mais fáceis de criar e destruir do que processos.
- Permitem um novo nível de multitarefa:
  - ▶ Um mesmo programa (processo) pode realizar várias tarefas concorrentemente.
  - ▶ Processador de texto (e.g. MS Word): processa texto do teclado, verifica ortografia, salva continuamente o documento → **3 threads num mesmo processo**.
- Alto grau de *independência*: pense em funções diferentes no código.
- Concorrência e divisão de tempo de execução: em uma CPU de único núcleo, 3 threads pareceriam rodar em 3 núcleos fictícios com 1/3 da velocidade da CPU real.
- Núcleos individuais não estão se tornando significativamente mais rápidos (relembre a **Lei de Moore**). → É necessário utilizar programação paralela para aproveitar o hardware atual.



- **Thread** = **unidade de escalonamento do SO**. Sequência independente de computações.
- Thread são mais leves e mais fáceis de criar e destruir do que processos.
- Permitem um novo nível de multitarefa:
  - ▶ Um mesmo programa (processo) pode realizar várias tarefas concorrentemente.
  - ▶ Processador de texto (e.g. MS Word): processa texto do teclado, verifica ortografia, salva continuamente o documento → **3 threads num mesmo processo**.
- Alto grau de *independência*: pense em funções diferentes no código.
- Concorrência e divisão de tempo de execução: em uma CPU de único núcleo, 3 threads pareceriam rodar em 3 núcleos fictícios com 1/3 da velocidade da CPU real.
- Núcleos individuais não estão se tornando significativamente mais rápidos (relembre a **Lei de Moore**). → É necessário utilizar programação paralela para aproveitar o hardware atual.



single-threaded process



multithreaded process

## ● Utilização de Recursos:

- ▶ A programação multithreaded mantém o hardware ocupado, evitando desperdício de recursos.
- ▶ Quando uma thread está bloqueada (ex: esperando I/O ou eventos externos), outras podem continuar executando.
- ▶ Distribuir tarefas entre múltiplas threads e núcleos de CPU aumenta a eficiência e acelera a execução.

## ● Melhoria na Responsividade:

- ▶ Threads dedicadas a eventos externos garantem respostas rápidas.
- ▶ Essencial para sistemas em tempo real, como jogos e servidores.

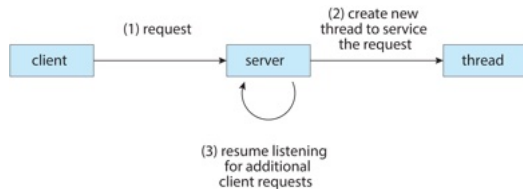


Figura 2: Aplicação de threads em um servidor web.  
Créditos: Silberschatz, Galvin and Gagne, 2018.

# Execução de Threads

- Relembre a diferença entre **Concorrência** e **Paralelismo** → paradigmas de execução.
- Cada thread tem sua própria *stack*.
- Uma thread pode ler, escrever ou até mesmo apagar a *stack* de um outro thread.
- A execução de múltiplas threads torna-se mais complexa quando elas precisam interagir entre si (problema de sincronização), e.g., thread escreve dados na memória e outra os lê.

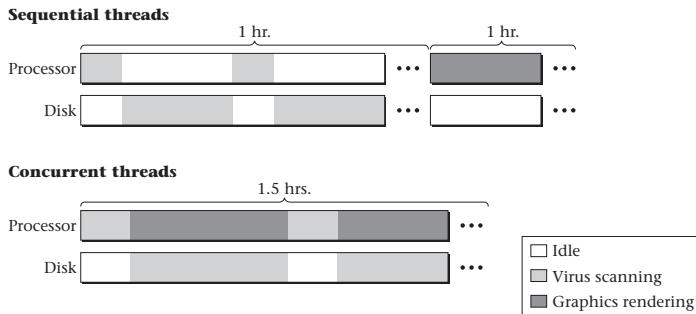


Figura 3: Execução Intercalada de Threads para otimizar a utilização de recursos. Créditos: [Max Hailperin](#).

- SO escalona threads para execução (usando, e.g., técnicas de time-slicing → aula futura).
- Semelhante ao que ocorre com processos, escalonamento de threads envolve **mudança de contexto**.
  - ▶ Remover a thread atual da CPU: salvar o estado da computação → Thread Control Block (TCB), semelhante ao PCB (aula anterior).
  - ▶ Despachar a próxima thread para a CPU: recuperar o estado da computação.
- Mais leve que escalonar processos.
  - ▶ Todas as threads compartilham os mesmos registradores da CPU.
  - ▶ Cada thread tem o seu *Program Counter* (PC) e um *Stack Pointer* (SP).

- SO escalona threads para execução (usando, e.g., técnicas de time-slicing → aula futura).
- Semelhante ao que ocorre com processos, escalonamento de threads envolve **mudança de contexto**.
  - ▶ Remover a thread atual da CPU: salvar o estado da computação → Thread Control Block (TCB), semelhante ao PCB (aula anterior).
  - ▶ Despachar a próxima thread para a CPU: recuperar o estado da computação.
- Mais leve que escalonar processos.
  - ▶ Todas as threads compartilham os mesmos registradores da CPU.
  - ▶ Cada thread tem o seu *Program Counter* (PC) e um *Stack Pointer* (SP).

- SO escalona threads para execução (usando, e.g., técnicas de time-slicing → aula futura).
- Semelhante ao que ocorre com processos, escalonamento de threads envolve **mudança de contexto**.
  - ▶ Remover a thread atual da CPU: salvar o estado da computação → Thread Control Block (TCB), semelhante ao PCB (aula anterior).
  - ▶ Despachar a próxima thread para a CPU: recuperar o estado da computação.
- Mais leve que escalonar processos.
  - ▶ Todas as threads compartilham os mesmos registradores da CPU.
  - ▶ Cada thread tem o seu *Program Counter* (PC) e um *Stack Pointer* (SP).

- SO escalona threads para execução (usando, e.g., técnicas de time-slicing → aula futura).
- Semelhante ao que ocorre com processos, escalonamento de threads envolve **mudança de contexto**.
  - ▶ Remover a thread atual da CPU: salvar o estado da computação → Thread Control Block (TCB), semelhante ao PCB (aula anterior).
  - ▶ Despachar a próxima thread para a CPU: recuperar o estado da computação.
- Mais leve que escalonar processos.
  - ▶ Todas as threads compartilham os mesmos registradores da CPU.
  - ▶ Cada thread tem o seu *Program Counter* (PC) e um *Stack Pointer* (SP).



- Objetivo: prover ao programador uma API para criação e gerenciamento de threads.
- Biblioteca pode ser implementada inteiramente em espaço do usuário ou pode estar a nível de kernel.
- Exemplo de biblioteca: PThreads em C.
  - ▶ Segue o padrão da API POSIX ([IEEE 1003.1c](#)). Comum em UNIX (Linux e macOS)
  - ▶ API especifica o comportamento da biblioteca de threads, mas a implementação é de decisão do desenvolvedor da biblioteca.

Função da API	Descrição
<code>pthread_create</code>	Cria uma nova thread e a inicia na função especificada.
<code>pthread_exit</code>	Termina a execução de uma thread e libera seus recursos
<code>pthread_join</code>	Aguarda a conclusão de uma thread específica.
<code>pthread_attr_t</code>	Cria e inicializa a estrutura de atributos da thread.

```
#include <pthread.h>
#include <stdio.h>

#include <stdlib.h>

int sum; /* this data is shared by the thread(s) */
void *runner(void *param); /* threads call this function */

int main(int argc, char *argv[])
{
    pthread_t tid; /* the thread identifier */
    pthread_attr_t attr; /* set of thread attributes */

    /* set the default attributes of the thread */
    pthread_attr_init(&attr);
    /* create the thread */
    pthread_create(&tid, &attr, runner, argv[1]);
    /* wait for the thread to exit */
    pthread_join(tid, NULL);

    printf("sum = %d\n", sum);
}
```

```
/* The thread will execute in this function */  
void *runner(void *param)  
{  
    int i, upper = atoi(param);  
    sum = 0;  
  
    for (i = 1; i <= upper; i++)  
        sum += i;  
  
    pthread_exit(0);  
}
```

```
#define NUM_THREADS 10

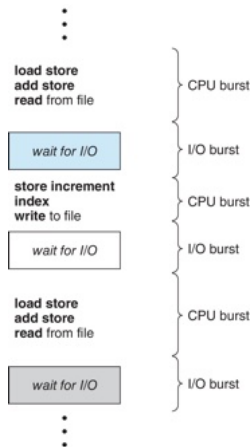
/* an array of threads to be joined upon */
pthread_t workers[NUM_THREADS];

for (int i = 0; i < NUM_THREADS; i++)
    pthread_join(workers[i], NULL);
```

---

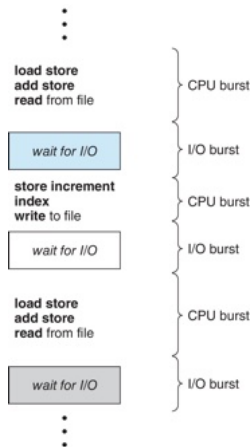
# Escalonamento

- **Alternância** de surtos de CPU com surtos de E/S (disco ou rede)
  - ▶ Do inglês, *CPU-I/O Burst Cycle*.
  - ▶ Execução de processo consiste de um ciclo de execução na CPU e espera por E/S.
  - ▶ Distribuição de surtos é a preocupação principal.
- Entrada/Saída (E/S) (I/O, no inglês) é muito mais lento que a CPU.
  - ▶ Processo entra no estado bloqueado (*waiting*) esperando por um dispositivo externo.
  - ▶ CPUs mais rápidas → processos tendem a ficar mais limitados pela E/S (*I/O bound*).
- **Fator principal:** comprimento do surto de CPU.



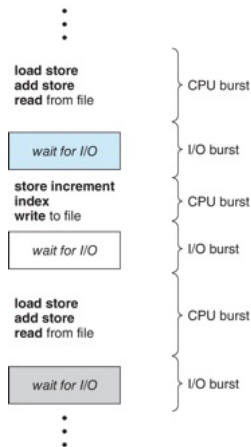
**Figura 4:** Surtos de CPU e de I/O. Créditos: Silberschatz, Galvin and Gagne, 2018.

- **Alternância** de surtos de CPU com surtos de E/S (disco ou rede)
  - ▶ Do inglês, *CPU-I/O Burst Cycle*.
  - ▶ Execução de processo consiste de um ciclo de execução na CPU e espera por E/S.
  - ▶ Distribuição de surtos é a preocupação principal.
- Entrada/Saída (E/S) (I/O, no inglês) é muito mais lento que a CPU.
  - ▶ Processo entra no estado bloqueado (*waiting*) esperando por um dispositivo externo.
  - ▶ CPUs mais rápidas → processos tendem a ficar mais limitados pela E/S (*I/O bound*).
- **Fator principal:** comprimento do surto de CPU.



**Figura 4:** Surtos de CPU e de I/O. Créditos: Silberschatz, Galvin and Gagne, 2018.

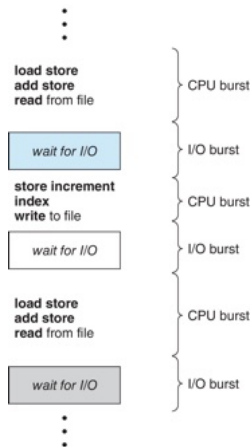
- **Alternância** de surtos de CPU com surtos de E/S (disco ou rede)
  - ▶ Do inglês, *CPU-I/O Burst Cycle*.
  - ▶ Execução de processo consiste de um ciclo de execução na CPU e espera por E/S.
  - ▶ Distribuição de surtos é a preocupação principal.
- Entrada/Saída (E/S) (I/O, no inglês) é muito mais lento que a CPU.
  - ▶ Processo entra no estado bloqueado (*waiting*) esperando por um dispositivo externo.
  - ▶ CPUs mais rápidas → processos tendem a ficar mais limitados pela E/S (*I/O bound*).
- **Fator principal:** comprimento do surto de CPU.



**Figura 4:** Surtos de CPU e de I/O. Créditos: Silberschatz, Galvin and Gagne, 2018.

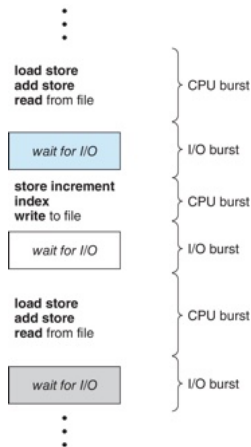


- **Alternância** de surtos de CPU com surtos de E/S (disco ou rede)
  - ▶ Do inglês, *CPU-I/O Burst Cycle*.
  - ▶ Execução de processo consiste de um ciclo de execução na CPU e espera por E/S.
  - ▶ Distribuição de surtos é a preocupação principal.
- Entrada/Saída (E/S) (I/O, no inglês) é muito mais lento que a CPU.
  - ▶ Processo entra no estado bloqueado (*waiting*) esperando por um dispositivo externo.
  - ▶ CPUs mais rápidas → processos tendem a ficar mais limitados pela E/S (*I/O bound*).
- **Fator principal:** comprimento do surto de CPU.



**Figura 4:** Surtos de CPU e de I/O. Créditos: Silberschatz, Galvin and Gagne, 2018.

- **Alternância** de surtos de CPU com surtos de E/S (disco ou rede)
  - ▶ Do inglês, *CPU-I/O Burst Cycle*.
  - ▶ Execução de processo consiste de um ciclo de execução na CPU e espera por E/S.
  - ▶ Distribuição de surtos é a preocupação principal.
- Entrada/Saída (E/S) (I/O, no inglês) é muito mais lento que a CPU.
  - ▶ Processo entra no estado bloqueado (*waiting*) esperando por um dispositivo externo.
  - ▶ CPUs mais rápidas → processos tendem a ficar mais limitados pela E/S (*I/O bound*).
- **Fator principal:** comprimento do surto de CPU.



**Figura 4:** Surtos de CPU e de I/O. Créditos: Silberschatz, Galvin and Gagne, 2018.

- **Alternância** de surtos de CPU com surtos de E/S (disco ou rede)
  - ▶ Do inglês, *CPU-I/O Burst Cycle*.
  - ▶ Execução de processo consiste de um ciclo de execução na CPU e espera por E/S.
  - ▶ Distribuição de surtos é a preocupação principal.
- Entrada/Saída (E/S) (I/O, no inglês) é muito mais lento que a CPU.
  - ▶ Processo entra no estado bloqueado (*waiting*) esperando por um dispositivo externo.
  - ▶ CPUs mais rápidas → processos tendem a ficar mais limitados pela E/S (*I/O bound*).
- **Fator principal:** comprimento do surto de CPU.

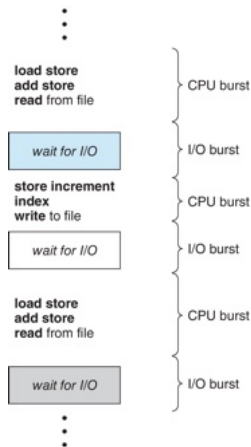
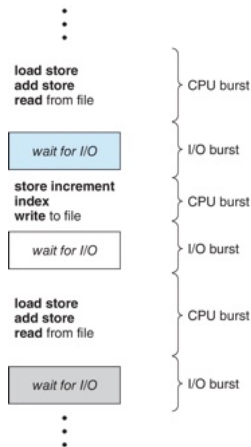


Figura 4: Surtos de CPU e de I/O. Créditos: Silberschatz, Galvin and Gagne, 2018.

- **Alternância** de surtos de CPU com surtos de E/S (disco ou rede)
  - ▶ Do inglês, *CPU-I/O Burst Cycle*.
  - ▶ Execução de processo consiste de um ciclo de execução na CPU e espera por E/S.
  - ▶ Distribuição de surtos é a preocupação principal.
- Entrada/Saída (E/S) (I/O, no inglês) é muito mais lento que a CPU.
  - ▶ Processo entra no estado bloqueado (*waiting*) esperando por um dispositivo externo.
  - ▶ CPUs mais rápidas → processos tendem a ficar mais limitados pela E/S (*I/O bound*).
- **Fator principal:** comprimento do surto de CPU.



**Figura 4:** Surtos de CPU e de I/O. Créditos: Silberschatz, Galvin and Gagne, 2018.

- **Alternância** de surtos de CPU com surtos de E/S (disco ou rede)
  - ▶ Do inglês, *CPU-I/O Burst Cycle*.
  - ▶ Execução de processo consiste de um ciclo de execução na CPU e espera por E/S.
  - ▶ Distribuição de surtos é a preocupação principal.
- Entrada/Saída (E/S) (I/O, no inglês) é muito mais lento que a CPU.
  - ▶ Processo entra no estado bloqueado (*waiting*) esperando por um dispositivo externo.
  - ▶ CPUs mais rápidas → processos tendem a ficar mais limitados pela E/S (*I/O bound*).
- **Fator principal:** comprimento do surto de CPU.

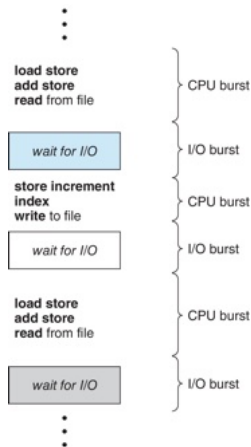


Figura 4: Surtos de CPU e de I/O. Créditos: Silberschatz, Galvin and Gagne, 2018.

- **Utilização de CPU:** manter CPU ocupada.
- **Vazão** (*Throughput*): número de processos/threads completados por unidade de tempo.
- **Tempo de espera:** tempo que um processo está esperando na fila de *pronto* (ready) → poderia estar executando, mas não está.
- **Tempo de resposta:** tempo entre a submissão de um processo/thread até a produção da primeira resposta.
- *Em dispositivos móveis:* **consumo de energia** (bateria) pode ser um critério

## Trade-offs

Em geral, objetivos são conflitantes.

## Exemplo

Sempre executar tarefas curtas em detrimento das tarefas longas: ↑ vazão, ↓ tempo de resposta.

- **Utilização de CPU:** manter CPU ocupada.
- **Vazão** (*Throughput*): número de processos/threads completados por unidade de tempo.
- **Tempo de espera:** tempo que um processo está esperando na fila de *pronto* (ready) → poderia estar executando, mas não está.
- **Tempo de resposta:** tempo entre a submissão de um processo/thread até a produção da primeira resposta.
- *Em dispositivos móveis:* **consumo de energia** (bateria) pode ser um critério

## Trade-offs

Em geral, objetivos são conflitantes.

## Exemplo

Sempre executar tarefas curtas em detrimento das tarefas longas: ↑ vazão, ↓ tempo de resposta.

- **Utilização de CPU:** manter CPU ocupada.
- **Vazão** (*Throughput*): número de processos/threads completados por unidade de tempo.
- **Tempo de espera:** tempo que um processo está esperando na fila de *pronto* (ready) → poderia estar executando, mas não está.
- **Tempo de resposta:** tempo entre a submissão de um processo/thread até a produção da primeira resposta.
- *Em dispositivos móveis:* **consumo de energia** (bateria) pode ser um critério

## Trade-offs

Em geral, objetivos são conflitantes.

## Exemplo

Sempre executar tarefas curtas em detrimento das tarefas longas: ↑ vazão, ↓ tempo de resposta.



- Além de escolher o processo certo a ser executado, o escalonador precisa fazer uso eficiente da CPU.
- Lembre que a alternância (ou chaveamento) de processos é **cara**.
- Sequência de ações:
  - 1 Trocar de modo usuário para *modo de kernel*
  - 2 Salvar estado do processo atual
  - 3 Inicializar novo processo (restaurar ou carregar info. na memória)
  - 4 Potencialmente: refazer cache de memória. (tema de aula futura)

## Não-preemptivo

- Escolhe um processo e o deixa ser executado até que ele seja bloqueado ou libere a CPU voluntariamente.
- *Sem suspeção forçosa* por parte do escalonador.

## Preemptivo → Mais usado por SO modernos

- Escolhe um processo e o deixa ser executado por no máximo um período de tempo predeterminado.
- Após esse período, caso o processo ainda esteja em execução, o processo é suspenso e outro processo é escolhido para executar.
- *Time-slicing*. Interrupção ocorre ao fim do período de tempo para devolver o controle da CPU para o escalonador.

## Não-preemptivo

- Escolhe um processo e o deixa ser executado até que ele seja bloqueado ou libere a CPU voluntariamente.
- *Sem suspeção forçosa* por parte do escalonador.

## Preemptivo → Mais usado por SO modernos

- Escolhe um processo e o deixa ser executado por no máximo um período de tempo predeterminado.
- Após esse período, caso o processo ainda esteja em execução, o processo é suspenso e outro processo é escolhido para executar.
- *Time-slicing*. Interrupção ocorre ao fim do período de tempo para devolver o controle da CPU para o escalonador.

Considere o cenário abaixo:

Processo	Tempo de Serviço
$P_1$	24
$P_2$	3
$P_3$	3

## Exemplo 1. Ordem de Chegada: $P_1, P_2, P_3$

No escalonamento FCFS, teríamos:

$P_1$	$P_2$	$P_3$
-------	-------	-------

Tempo de espera:  $P_1 = 0; P_2 = 24; P_3 = 27$ .

Tempo médio de espera:  $(0+24+27)/3 = 17$ .

## Exemplo 2. Ordem de Chegada: $P_2, P_3, P_1$

No escalonamento FCFS, teríamos:

$P_2$	$P_3$	$P_1$
-------	-------	-------

Tempo de espera:  $P_1 = 6; P_2 = 0; P_3 = 3$ .

Tempo médio de espera:  $(6+0+3)/3 = 3$ .

Considere o cenário abaixo:

Processo	Tempo de Serviço
$P_1$	24
$P_2$	3
$P_3$	3

## Exemplo 1. Ordem de Chegada: $P_1, P_2, P_3$

No escalonamento FCFS, teríamos:

$P_1$	$P_2$	$P_3$
-------	-------	-------

Tempo de espera:  $P_1 = 0; P_2 = 24; P_3 = 27$ .

Tempo médio de espera:  $(0+24+27)/3 = 17$ .

## Exemplo 2. Ordem de Chegada: $P_2, P_3, P_1$

No escalonamento FCFS, teríamos:

$P_2$	$P_3$	$P_1$
-------	-------	-------

Tempo de espera:  $P_1 = 6; P_2 = 0; P_3 = 3$ .

Tempo médio de espera:  $(6+0+3)/3 = 3$ .

Considere o cenário abaixo:

Processo	Tempo de Serviço
$P_1$	24
$P_2$	3
$P_3$	3

## Exemplo 1. Ordem de Chegada: $P_1, P_2, P_3$

No escalonamento FCFS, teríamos:

$P_1$	$P_2$	$P_3$
-------	-------	-------

Tempo de espera:  $P_1 = 0; P_2 = 24; P_3 = 27$ .

Tempo médio de espera:  $(0+24+27)/3 = 17$ .

## Exemplo 2. Ordem de Chegada: $P_2, P_3, P_1$

No escalonamento FCFS, teríamos:

$P_2$	$P_3$	$P_1$
-------	-------	-------

Tempo de espera:  $P_1 = 6; P_2 = 0; P_3 = 3$ .

Tempo médio de espera:  $(6+0+3)/3 = 3$ .

Considere o cenário abaixo:

Processo	Tempo de Serviço
$P_1$	6
$P_2$	8
$P_3$	7
$P_4$	3

## Exemplo SJF

No escalonamento SJF, teríamos:

$P_4$	$P_1$	$P_3$	$P_2$
-------	-------	-------	-------

Tempo médio de espera:  $(3+16+9+0)/4 = 7$ .

Considere o cenário abaixo:

Processo	Tempo de Chegada	Tempo de Serviço
$P_1$	0	24
$P_2$	1	3
$P_3$	2	3

## Exemplo SRTF

No escalonamento RR com  $q = 4$ , teríamos:

$P_1$	$P_2$	$P_3$	$P_1$	$P_1$	$P_1$	$P_1$	$P_1$
-------	-------	-------	-------	-------	-------	-------	-------

Tempo médio de espera:  $(10-1)+(1-1)+(17-2)+(5-3)/4 = 6.5$ .



# Fechamento e Perspectivas

## ● Threads

- ▶ Uma thread é a menor unidade de execução dentro de um processo.
- ▶ Diferentes threads de um mesmo processo compartilham memória e recursos.

## ● Escalonamento

- ▶ Tempo compartilhado: escalonador escolhe qual processo ou thread usa a CPU em um determinado momento e por quanto tempo.
- ▶ Diferentes algoritmos de escalonamento impactam o desempenho do sistema de maneiras distintas.
- ▶ Round Robin melhora a responsividade, enquanto SJF minimiza o tempo médio de espera.

## ● Próximos Passos

- ▶ Ler seção 2.4 (Escalonamento) do livro *TANENBAUM, A.; Sistemas Operacionais Modernos. 4a ed. Pearson Brasil, 2015* para revisar os conceitos.
- ▶ Explorar sincronização: condições de corrida, semáforos, mutexes e deadlocks.

# Dúvidas e Discussão

Prof. Dr. Denis M. L. Martins

[denis.mayr@puc-campinas.edu.br](mailto:denis.mayr@puc-campinas.edu.br)