

# *Threads*

---

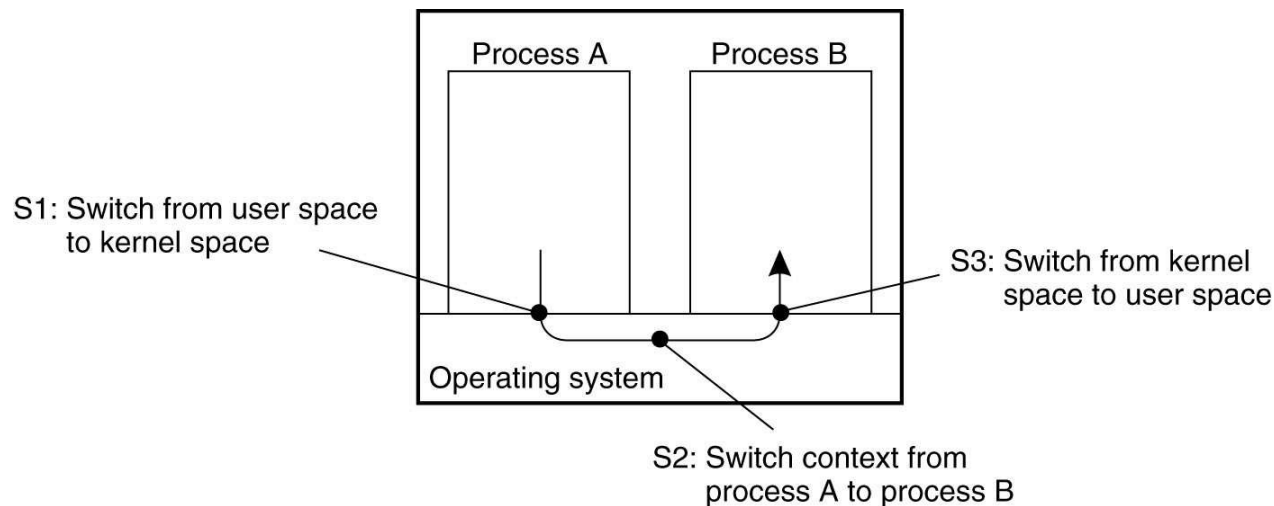
Fontes:  
Silberschatz cap 4  
Tanenbaum cap 2

- Introdução
- Processos e *Threads*
- Níveis de implementação
- Modelos de *Multithreads*
- Exemplos de uso

# Multiprogramação pesada

---

- **Custo** de gerenciamento de processos – fator limitante
  - Criação do processo
  - Troca de contexto
  - Esquemas de proteção, memória virtual, ...
- Solução:
  - Aliviar os custos
  - Reduzir o overhead envolvido

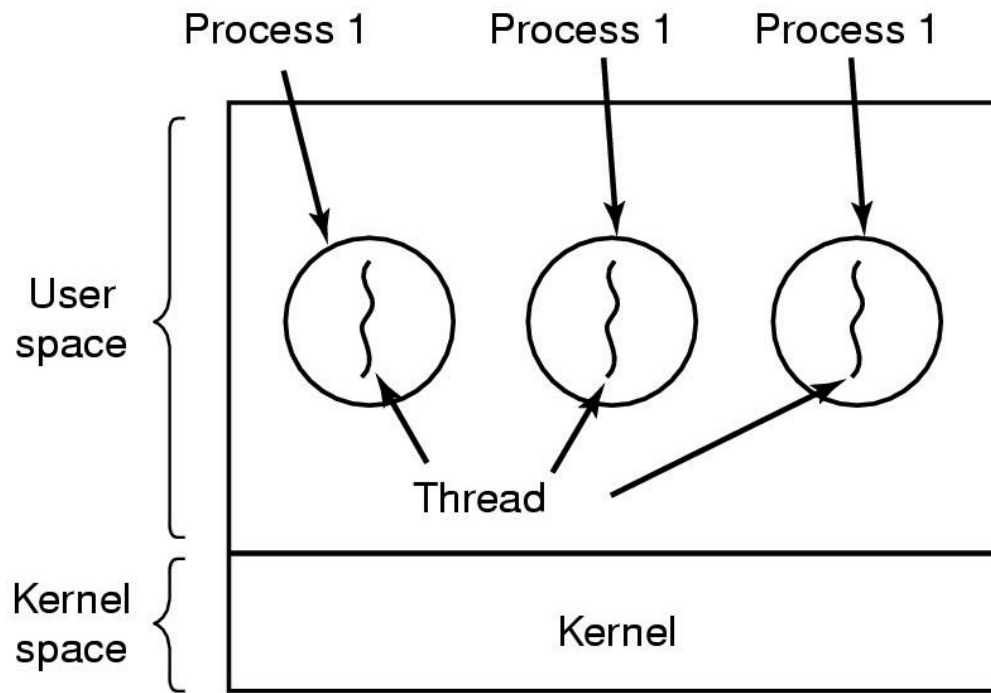


# Multiprogramação leve - Thread

---

- Fornecido pela abstração de um fluxo de execução → **thread**
  - mecanismo que permite a um processo ter mais de um **fluxo de controle**
  - **threads**: compartilham o espaço de endereçamento (“processo leve”)
  - estados fundamentais: executando, pronta, bloqueada
  - unidade de interação passa a ser a função
  - contexto: pilha, PC, registradores de uso geral
  - comunicação via **compartilhamento** direto da área de dados
-

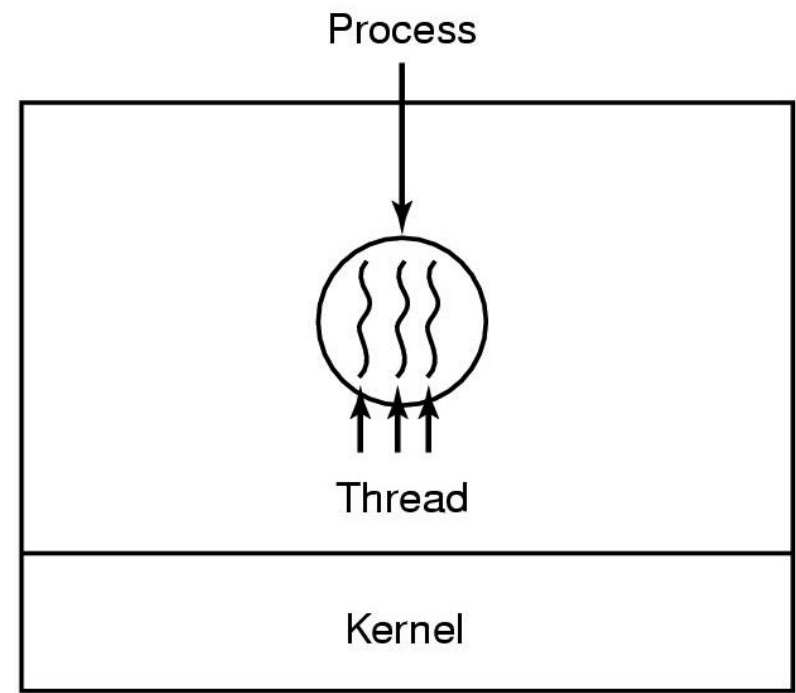
# Processos x *Threads* (1)



(a)

*(a) 3 processos, cada um com uma thread*

*(b) 1 processo com 3 Threads*

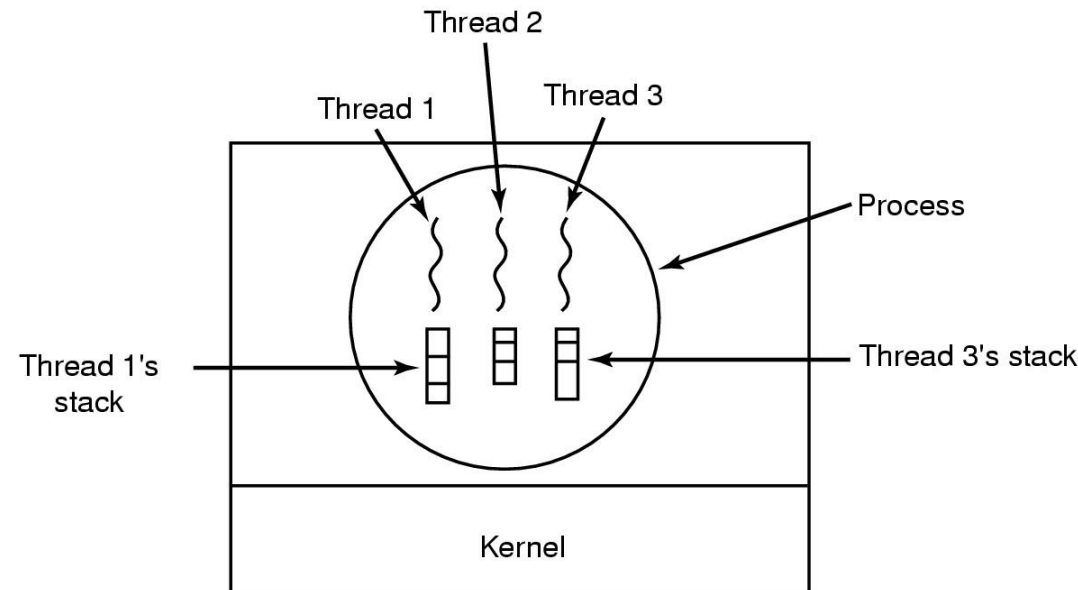
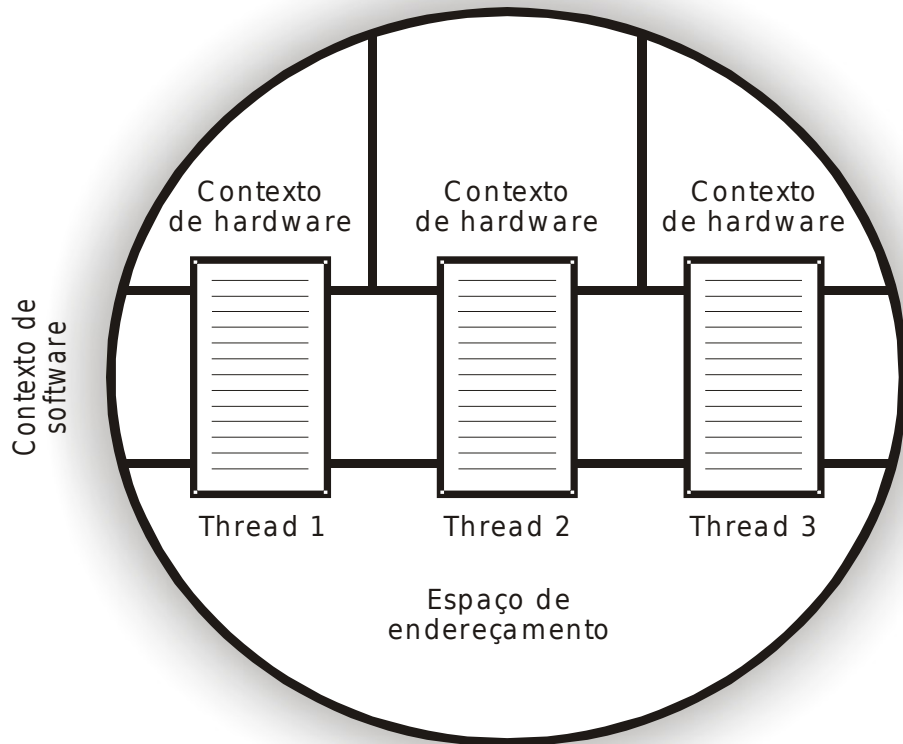


(b)

**Processo** = fluxo de controle +  
espaço de endereçamento  
**Thread** = fluxo de controle

# Processos x *Threads* (2)

---



# Processos x *Threads* (3)

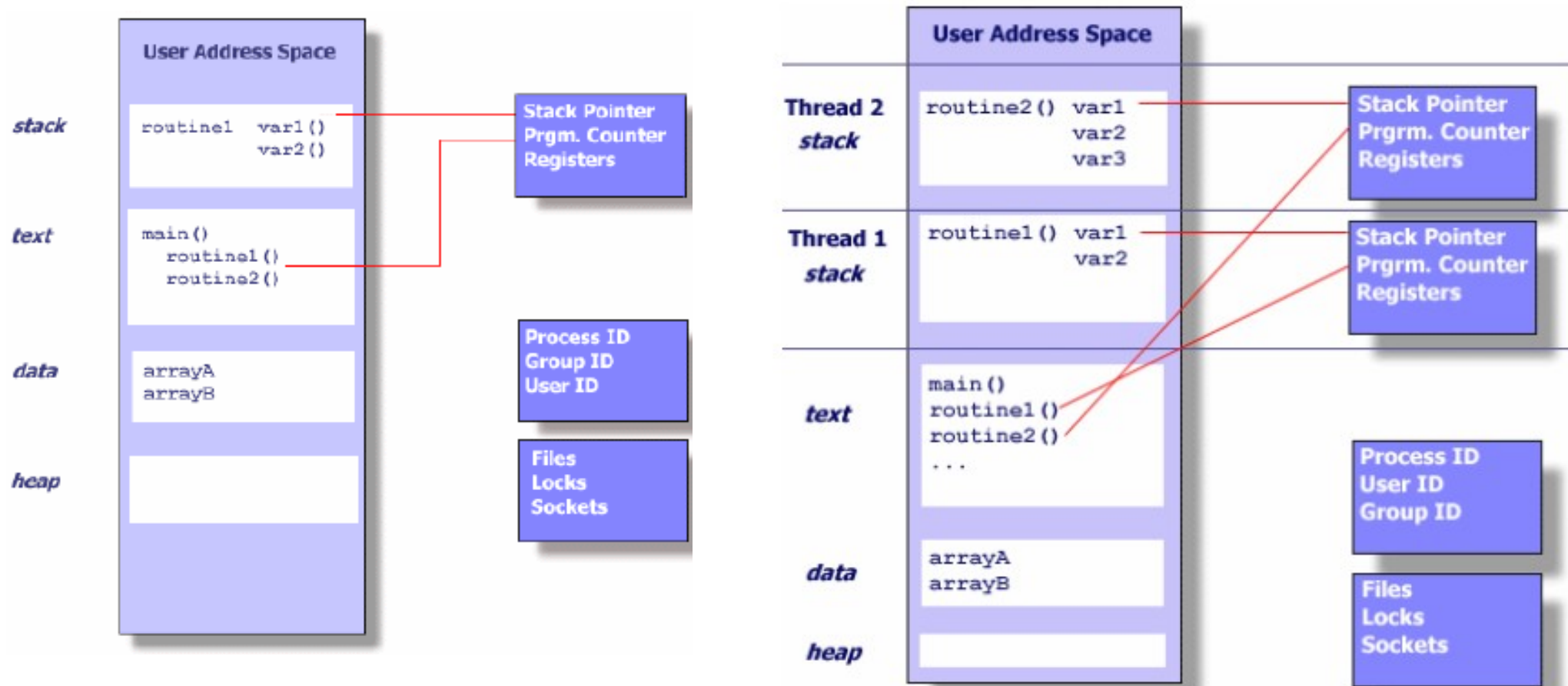
---

Itens por processo	Itens por thread
Espaço de endereçamento	Contador de programa
Variáveis globais	Registradores
Arquivos abertos	Pilha
Processos filhos	Estado
Alarmes pendentes	
Sinais e manipuladores de sinais	
Informação de contabilidade	

**Tabela 2.4** A primeira coluna lista alguns itens compartilhados por todos os threads em um processo. A segunda lista alguns itens específicos a cada thread.

Fonte: Tanenbaum

# Processos x *Threads* (4)



# Threads (1)

---

- é mais rápido e barato **criar/terminar** um thread do que um processo
- é mais rápido **chavear** entre threads de um mesmo processo
- threads podem se comunicar sem invocar o kernel, já que compartilham memória e arquivos
  - não há proteção entre threads de um mesmo processo
    - ex.: uma thread pode ler, escrever em variáveis globais de outra thread do mesmo processo



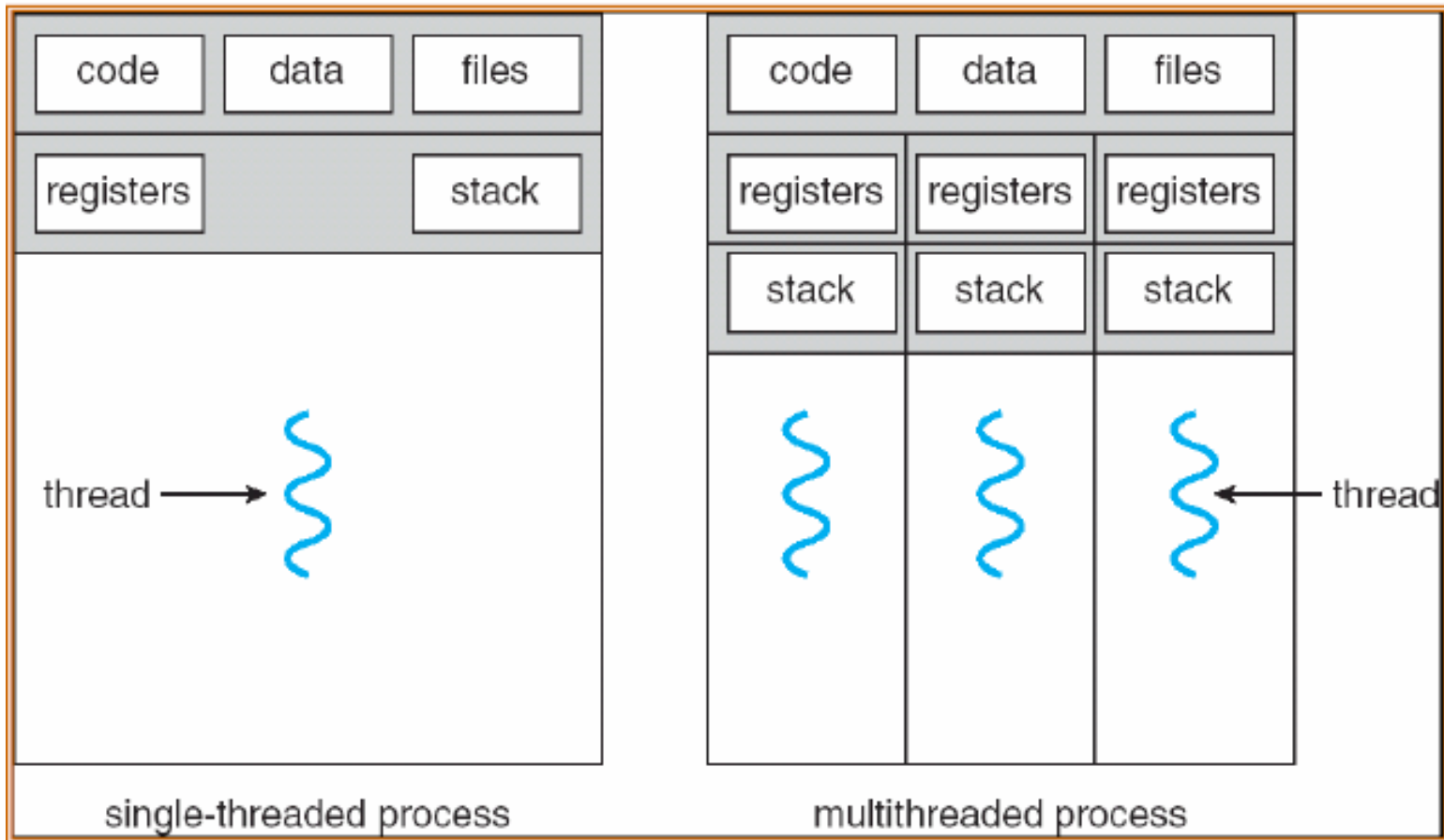
## ***Threads (2)***

---

- simplifica o desenvolvimento de aplicações concorrentes
- em um processo c/ múltiplas threads...
  - ♦ enquanto uma thread está bloqueada esperando, outra do mesmo processo pode rodar
  - **cooperação** entre threads no mesmo processo aumenta o desempenho
  - **compartilhamento** de recursos (espaço de endereçamento)

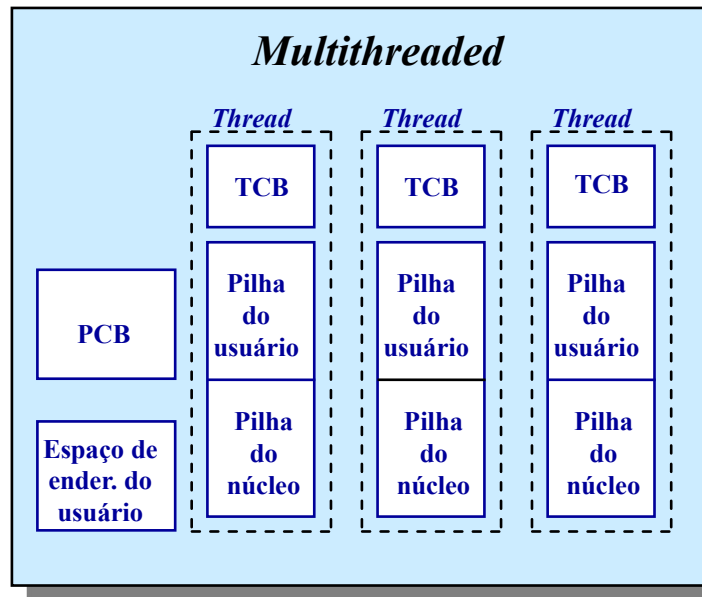
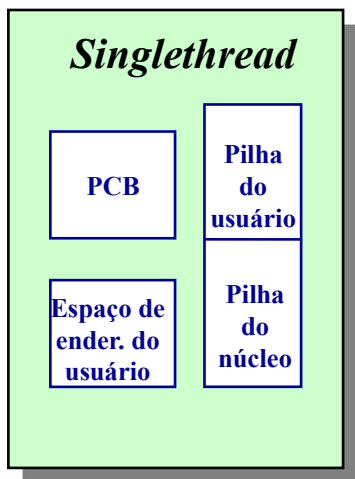
# Single x Multithreaded (1)

---



# Single x Multithreaded (2)

---

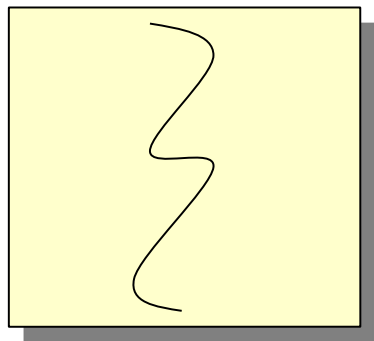


## Multithreading

Suporte a múltiplas threads de execução dentro de um único processo

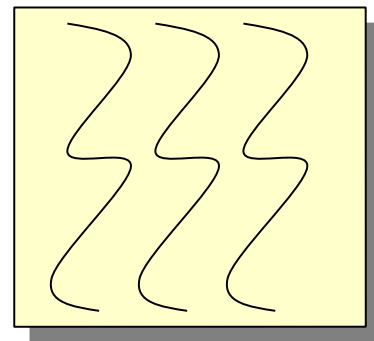
- TCB: Estrutura de dados similar ao descritor de processo (PCB)

# Single x Multithreaded (3)



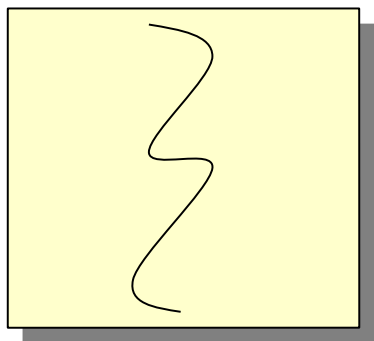
**um processo  
uma thread**

**Ex.: MSDOS**



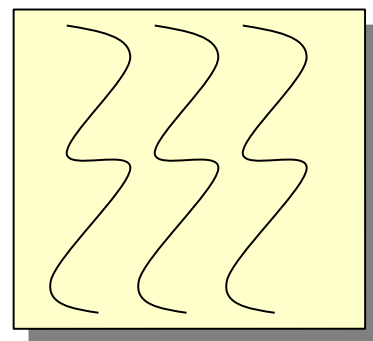
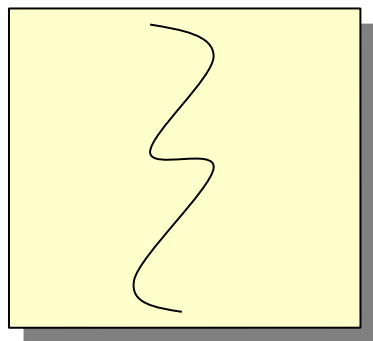
**um processo  
várias threads**

**Ex.: JVM**



**vários processos  
uma thread por processo**

**Ex.: Unix (início)**



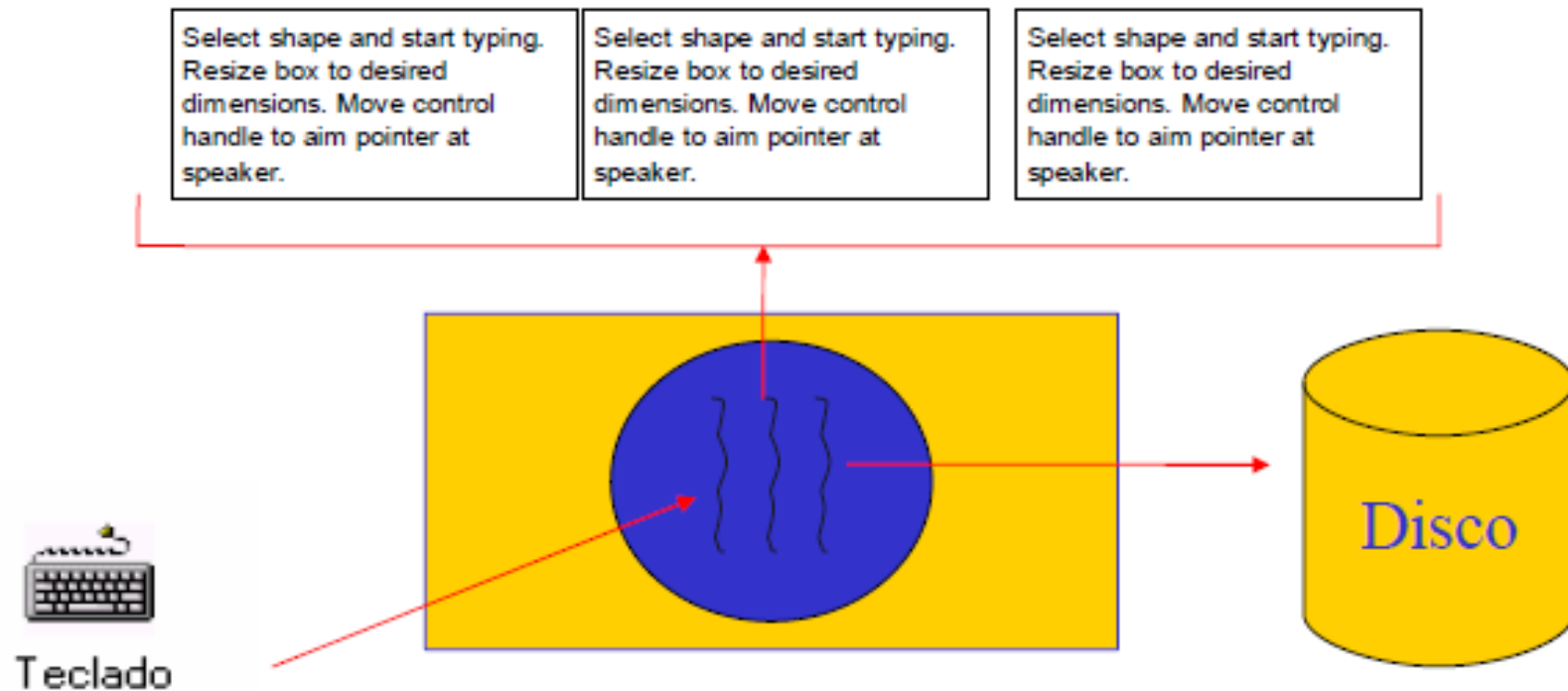
**vários processos  
várias threads por processo**

**Ex.: Linux, Win**

# Exemplo de uso de threads

---

- Editor de textos com 3 threads (threads para diferentes tarefas)



# Tipos de threads

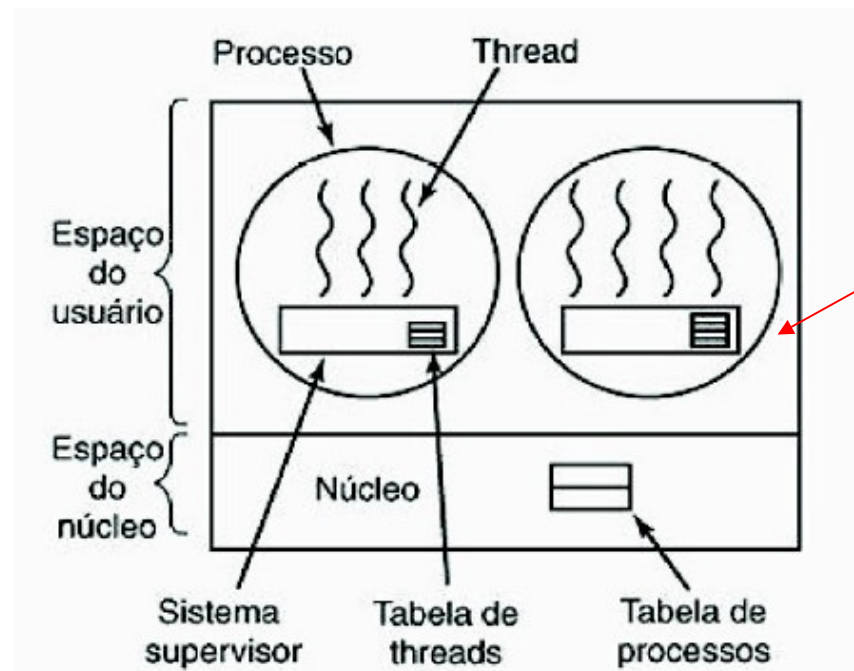
---

- Threads de usuário
  - fluxos de execução dentro de um processo, associados à execução da aplicação
- Threads de kernel
  - fluxos de execução dentro do kernel
  - representam threads de usuário ou atividades do kernel
- Modelos de implementação
  - N:1, 1:1, N:M

# Threads de usuário (User-level threads) – Modelo N:1 (1)

---

- admitidas no nível do usuário e gerenciadas sem o suporte do kernel
  - thread requisita I/O → bloqueia todo o processo

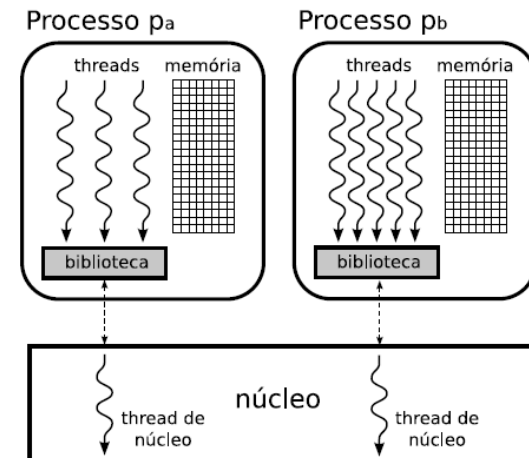
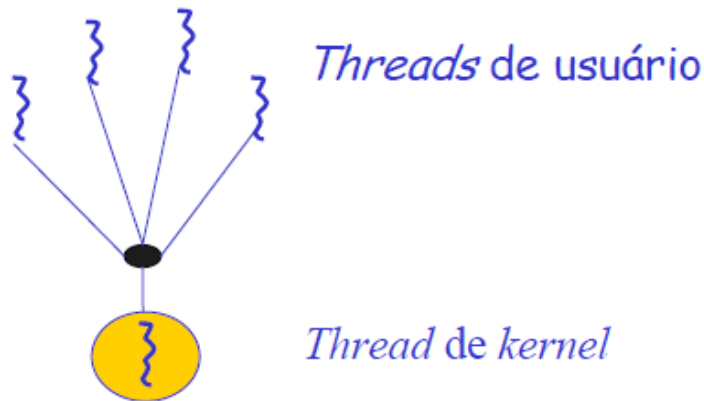


Biblioteca de threads com:

- Tabela de threads
- Escalonador próprio

# Threads de usuário (User-level threads) – Modelo N:1 (2)

- **N threads** de usuário mapeadas para **1 thread** de kernel
- Gerenciamento feito pela biblioteca de threads no nível de usuário
- Se uma thread faz chamada de sistema bloqueante, todo o processo será bloqueado
- São também chamadas de Green threads
- Ex.: GNU threads, Python

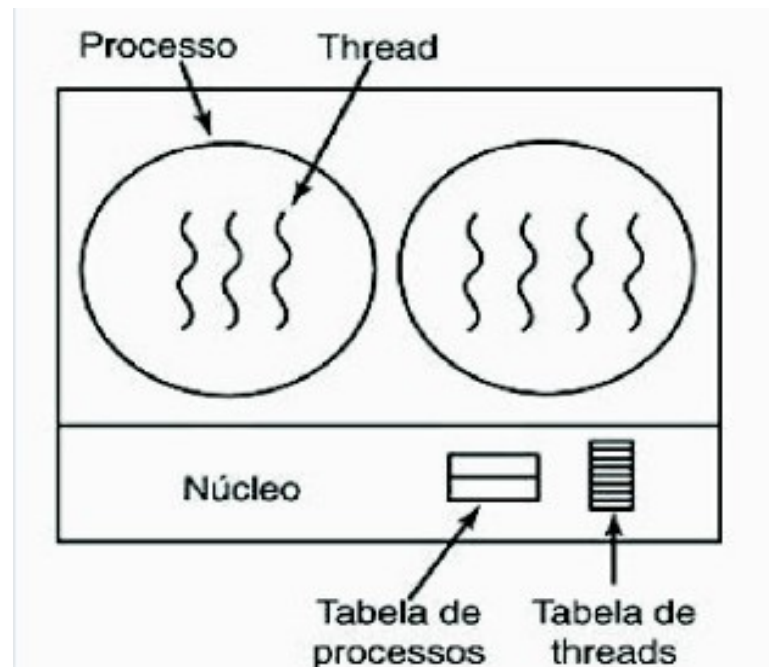




# Threads de kernel (Kernel-level threads) – Modelo 1:1 (1)

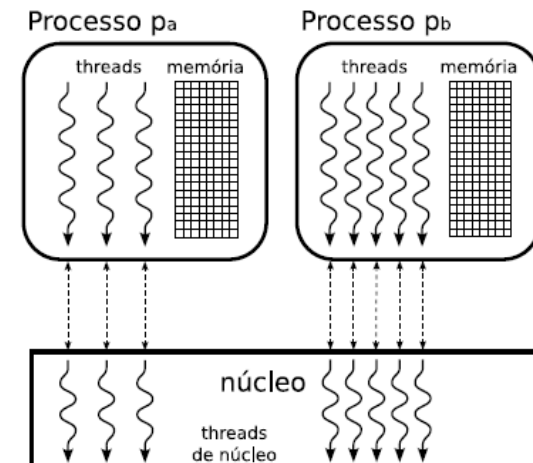
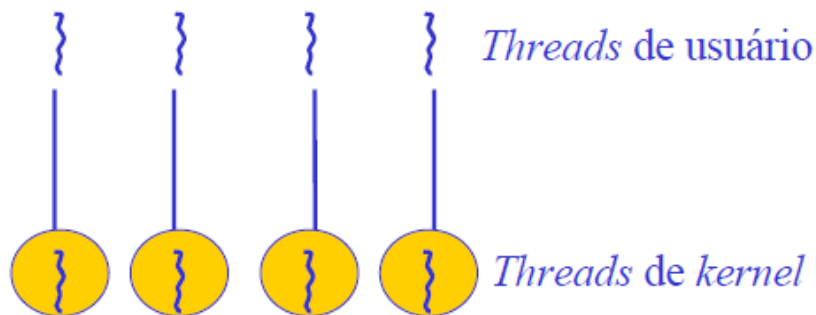
---

- admitidas e gerenciadas diretamente pelo SO
  - kernel chaveia entre threads, independente do processo a que pertencem



# Threads de kernel (Kernel-level threads) – Modelo 1:1 (2)

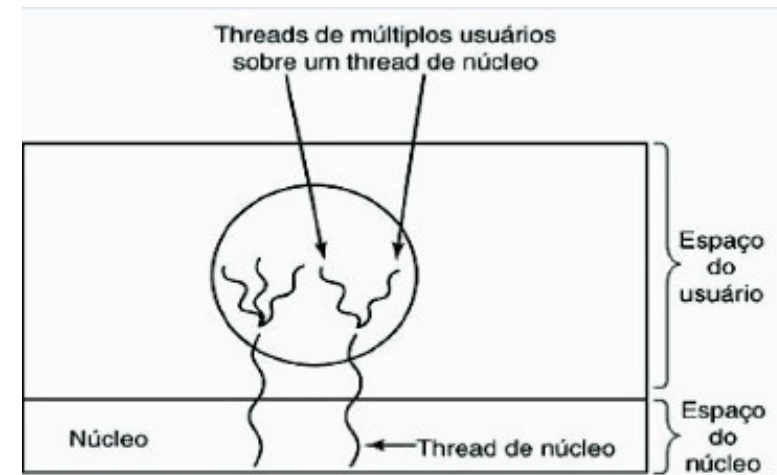
- Mapeia **cada thread** de usuário para **1 thread** de kernel
- Thread é a unidade de escalonamento do núcleo
- Biblioteca de chamadas de sistema inclui operações para criar/controlar threads
- É a implementação mais frequente atualmente
- Ex.: Linux, Windows



# Threads: implementação híbrida – Modelo N:M (1)

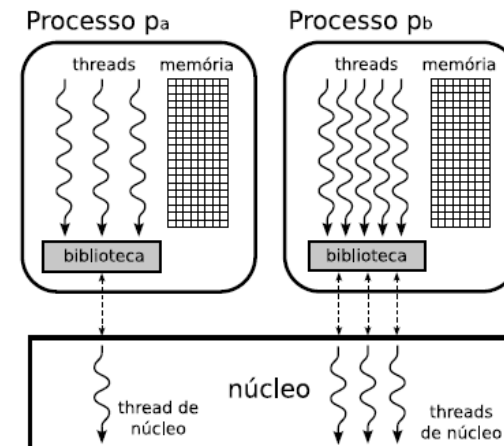
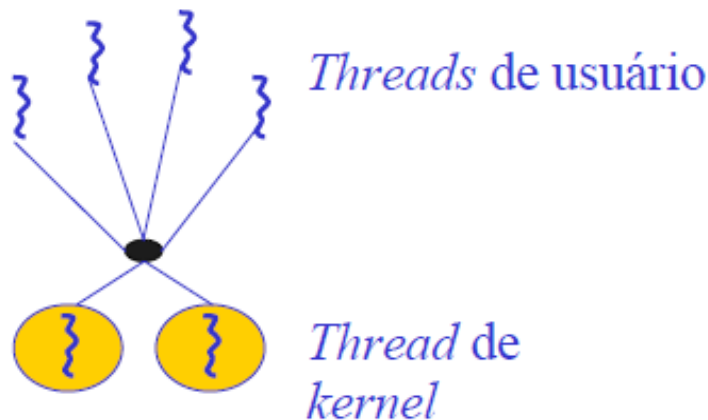
---

- Tenta combinar as vantagens dos 2 modelos anteriores
  - Usuário: rápida criação e chaveamento entre threads
  - Kernel: o processo todo não é bloqueado pelo bloqueio de uma thread
- A ideia é utilizar algumas threads de kernel e multiplexar threads de usuário sobre elas



# Threads: implementação híbrida – Modelo N:M (2)

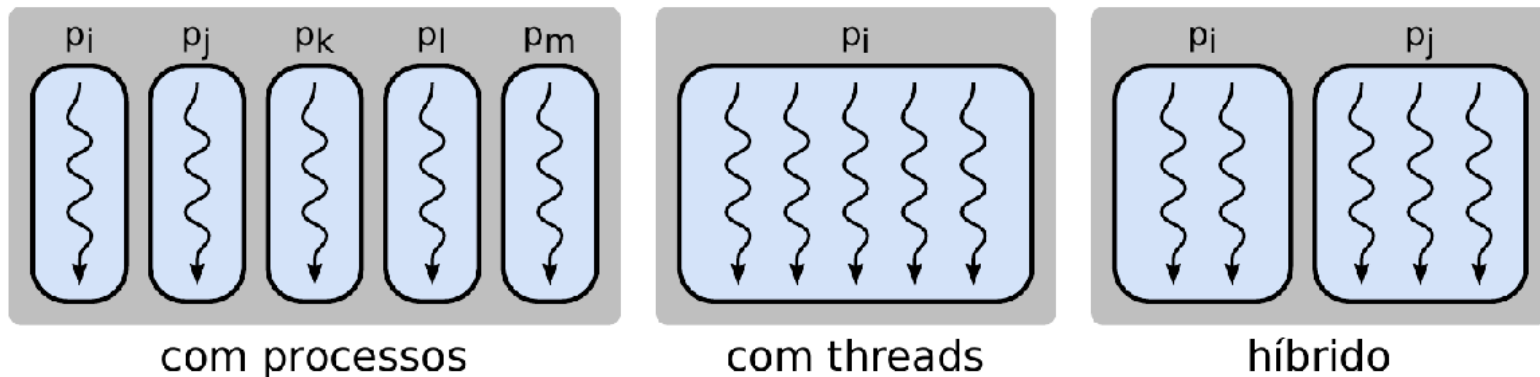
- Mapeia **N threads** de usuário para **M threads** de kernel ( $M < N$ )
- Uma biblioteca no processo gerencia *user threads*. Essas threads são mapeadas em *threads do kernel*
- Quando uma thread faz chamada de sistema bloqueante, SO pode escalonar outra thread do mesmo processo
- Ex.: Solaris , FreeBSD



# Usar threads ou processos? (1)

---

- Implementar um programa com várias tarefas:
  - Colocar cada tarefa em um processo
  - Colocar tarefas como threads no mesmo processo
  - Usar vários processos com várias threads (abordagem híbrida)



# Usar threads ou processos? (2)

Característica	Com processos	Com <i>threads</i> (1:1)	Híbrido
Custo de criação de tarefas	alto	baixo	médio
Troca de contexto	lenta	rápida	variável
Uso de memória	alto	baixo	médio
Compartilhamento de dados entre tarefas	canais de comunicação e áreas de memória compartilhada.	variáveis globais e dinâmicas.	ambos.
Robustez	um erro fica contido no processo.	um erro pode afetar todas as <i>threads</i> .	um erro pode afetar as <i>threads</i> no mesmo processo.
Segurança	cada processo pode executar com usuários e permissões distintas.	todas as <i>threads</i> herdam as permissões do processo onde executam.	<i>threads</i> com as mesmas permissões podem ser agrupadas em um mesmo processo.
Exemplos	Apache 1.*, PostGres	Apache 2.*, MySQL	Chrome, Firefox, Oracle

# Bibliotecas de Threads

---

- Oferecem uma API para a criação e gerenciamento de threads
- 2 formas de implementar bibliotecas:
  - Biblioteca no espaço do usuário sem suporte do kernel
  - Biblioteca no espaço do núcleo com suporte direto do SO
- Bibliotecas mais comuns
  - **POSIX Pthreads** (nível de usuário ou de kernel)
  - Win32 (nível de kernel)
  - Java (nível de usuário, mas usa a biblioteca do SO hospedeiro)

# Ex.: biblioteca Pthreads (threads.c)

```
#include <pthread.h>
#include <stdio.h>
#include <unistd.h>
#include <time.h>
#include <stdlib.h>

void * Thread0(){
    int i;

    for(i=0;i<10;i++){
        printf(" Thread0 [%d] - a\n", i);
        sleep(1+(rand()%10));
    }
}

void * Thread1(){
    int i;

    for(i=0;i<10;i++){
        printf(" Thread1 [%d] - b\n", i);
        sleep(1+(rand()%10));
    }
}

int main(){
    pthread_t t0, t1;

    srand((unsigned)time(NULL));

    pthread_create(&t0, NULL, Thread0, NULL);
    pthread_create(&t1, NULL, Thread1, NULL);
    pthread_join(t0, NULL);
    pthread_join(t1, NULL);
    printf("Fim do main ....\n");
    return 0;
}
```

```
pitthan@pitthan: ~/Área de Trabalho/2020-1/elc1080/aulas/p1/a7thread
Arquivo Editar Ver Pesquisar Terminal Ajuda
pitthan@pitthan:~/Área de Trabalho/2020-1/elc1080/aulas/p1/a7thread
gcc -o threads threads.c -pthread
pitthan@pitthan:~/Área de Trabalho/2020-1/elc1080/aulas/p1/a7thread
./threads
Thread1 [0] - b
Thread0 [0] - a
Thread1 [1] - b
Thread1 [2] - b
Thread0 [1] - a
Thread1 [3] - b
Thread1 [4] - b
Thread1 [5] - b
Thread0 [2] - a
Thread1 [6] - b
Thread0 [3] - a
Thread0 [4] - a
Thread1 [7] - b
Thread0 [5] - a
Thread1 [8] - b
Thread0 [6] - a
Thread1 [9] - b
Thread0 [7] - a
Thread0 [8] - a
Thread0 [9] - a
Fim do main ....
pitthan@pitthan:~/Área de Trabalho/2020-1/elc1080/aulas/p1/a7thread
```



# Mais exemplos... (biblioteca Pthreads)

---

- Sem e com argumentos

`hello.c, hello_arg.c, hello_args.c, hello_join.c`

- Comparação entre processos e threads

`fork-compara.c, thread-compara.c`

Aplicações de threads:

- cálculo de soma de matrizes, cálculo de números primos, cálculo de divisores, ...

→ restritivas quanto à sincronização