

# Aula de Threads

Estagiário: Maycon Leone M. Peixoto  
[maycon@icmc.usp.br](mailto:maycon@icmc.usp.br)

Slides de autoria do  
Prof. Marcos José Santana baseados no livro  
*Sistemas Operacionais Modernos* de A. Tanenbaum

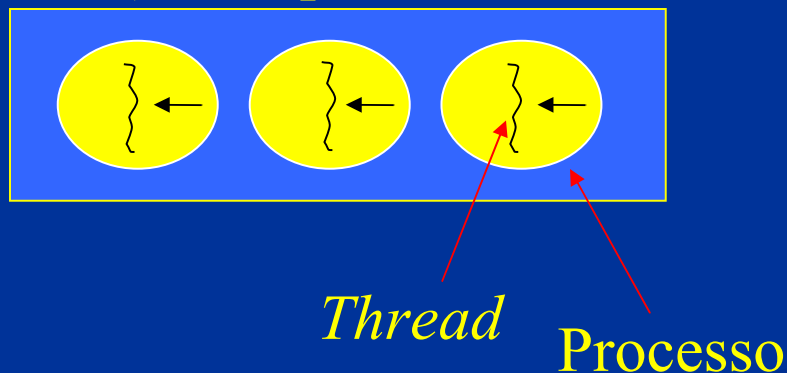
# Processos

- Sistemas Operacionais tradicionais:
  - Cada processo tem um único espaço de endereçamento e um único fluxo de controle
- Existem situações onde é desejável ter múltiplos fluxos de controle compartilhando o mesmo espaço de endereçamento:
  - Solução: threads

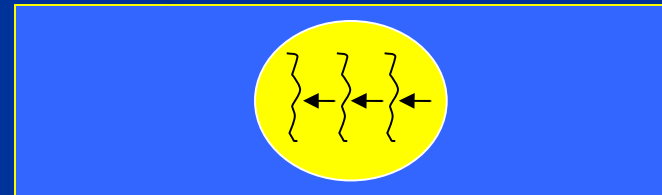
# Threads

- **Tradicionalmente**, processos possuem:
  - um contador de programa
  - um espaço de endereço
  - uma *thread* de controle (ou fluxo de controle);
- **Multithreading**: Sistemas atuais suportam múltiplas *threads* de controle;

a) Três processos



b) Um processo com três *threads*

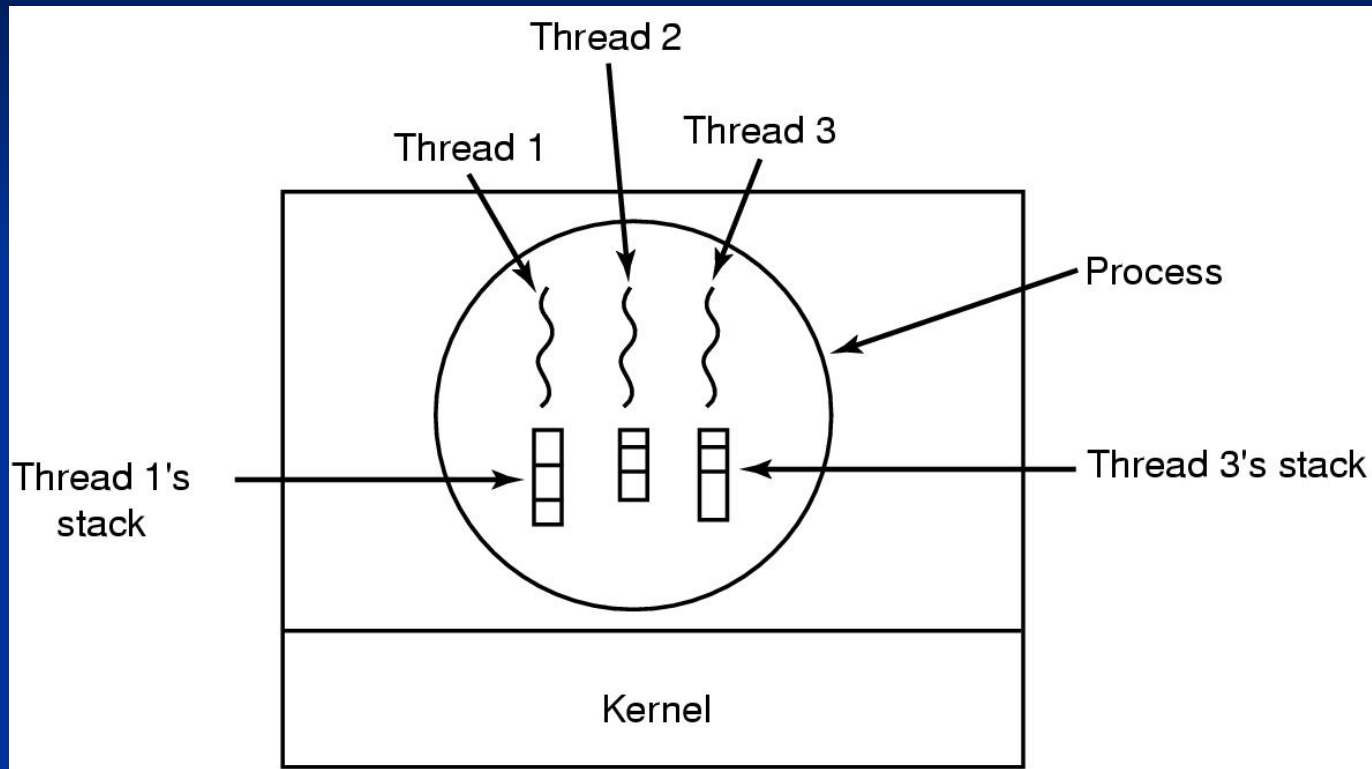


- As três *threads* utilizam o mesmo espaço de endereço

# *Threads*

- ***Thread*** (processo leve) é uma entidade básica de utilização da CPU;
- Processos com **múltiplas *threads*** podem realizar mais de uma tarefa de cada vez;

# Threads



**Cada *thread* tem sua pilha de execução**

# *Threads*

| <b>Itens por Processo</b>   | <b>Itens por <i>Thread</i></b>  |
|---|---|
| <ul style="list-style-type: none"><li>■ Espaço de endereçamento</li><li>■ Variáveis globais</li><li>■ Arquivos abertos</li><li>■ Processos filhos</li><li>■ Alarmes pendentes</li></ul> | <ul style="list-style-type: none"><li>■ Contador de programa</li><li>■ Registradores</li><li>■ Pilha</li><li>■ Estado</li></ul> |

# Threads



Processo com uma única *thread*



Processo com várias *threads*

# Threads

- Como cada *thread* pode ter acesso a qualquer endereço de memória dentro do espaço de endereçamento do processo, uma *thread* pode ler, escrever ou apagar a pilha de outra *thread*;
- Não existe proteção pois:
  - É impossível
  - Não é necessário pois, diferente dos processos que podem pertencem a diferentes usuários, as threads são



# Threads

- Razões para existência de *threads*:
  - Em múltiplas aplicações ocorrem múltiplas atividades “ao mesmo tempo”, e algumas dessas atividades podem bloquear de tempos em tempos;
  - As *threads* são mais fáceis de gerenciar do que processos, pois elas não possuem recursos próprios o processo é que tem!
  - Desempenho: quando há grande quantidade de E/S, as threads permitem que essas atividades se sobreponham, acelerando a aplicação;
  - Paralelismo Real em sistemas com múltiplas CPUs

# Threads

## ■ Exemplo - servidor de arquivos:

- Recebe diversas requisições de leitura e escrita em arquivos e envia respostas a essas requisições;
- Para melhorar desempenho, o servidor mantém uma *cache* dos arquivos mais recentes, lendo da *cache* e escrevendo na *cache* quando possível;
- Quando uma requisição é feita, uma **thread** é alocada para seu processamento. Suponha que essa **thread** seja bloqueada esperando uma transferência de arquivos. Nesse caso, outras **threads** podem continuar atendendo a outras

# Threads

## ■ **Exemplo - navegador WEB:**

- Muitas páginas WEB contêm muitas figuras que devem ser mostradas assim que a página é carregada;
- Para cada figura, o navegador deve estabelecer uma conexão separada com o servidor da página e requisitar a figura → consumo de tempo;
- Com múltiplas *threads*, muitas imagens podem ser requisitadas ao mesmo tempo melhorando o desempenho;

# Threads

## ■ **Exemplo - Editor de Texto:**

- Editores mostram documentos formatados que estão sendo criados em telas (vídeo);
- No caso de um livro, por exemplo, todos os capítulos podem estar em apenas um arquivo, ou cada capítulo pode estar em arquivos separados;
- Diferentes tarefas podem ser realizadas durante a edição do livro;
- Várias *threads* podem ser utilizadas para diferentes tarefas;

# Threads

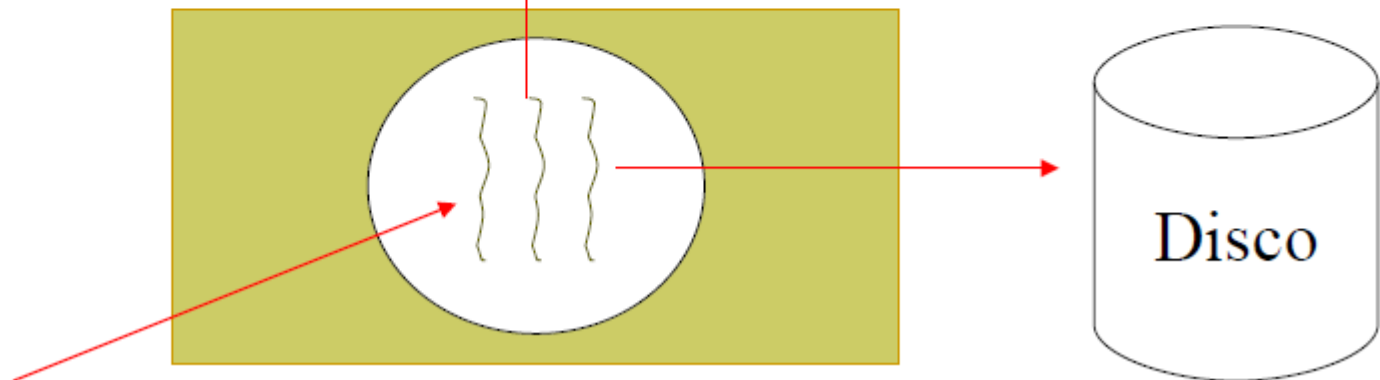
## ■ **Threads** para diferentes tarefas;

Pipeline, antes uma exótica técnica exclusiva dos computadores topo de linha, tem se tornado um lugar comum no projeto de computadores.

A técnica de pipeline nos processadores é baseada no mesmo princípio das linhas de montagem das fábricas: não precisa-se esperar até que a unidade esteja completamente montada para começar a fabricar a próxima.



Teclado



# *Threads*

## ■ **Benefícios:**

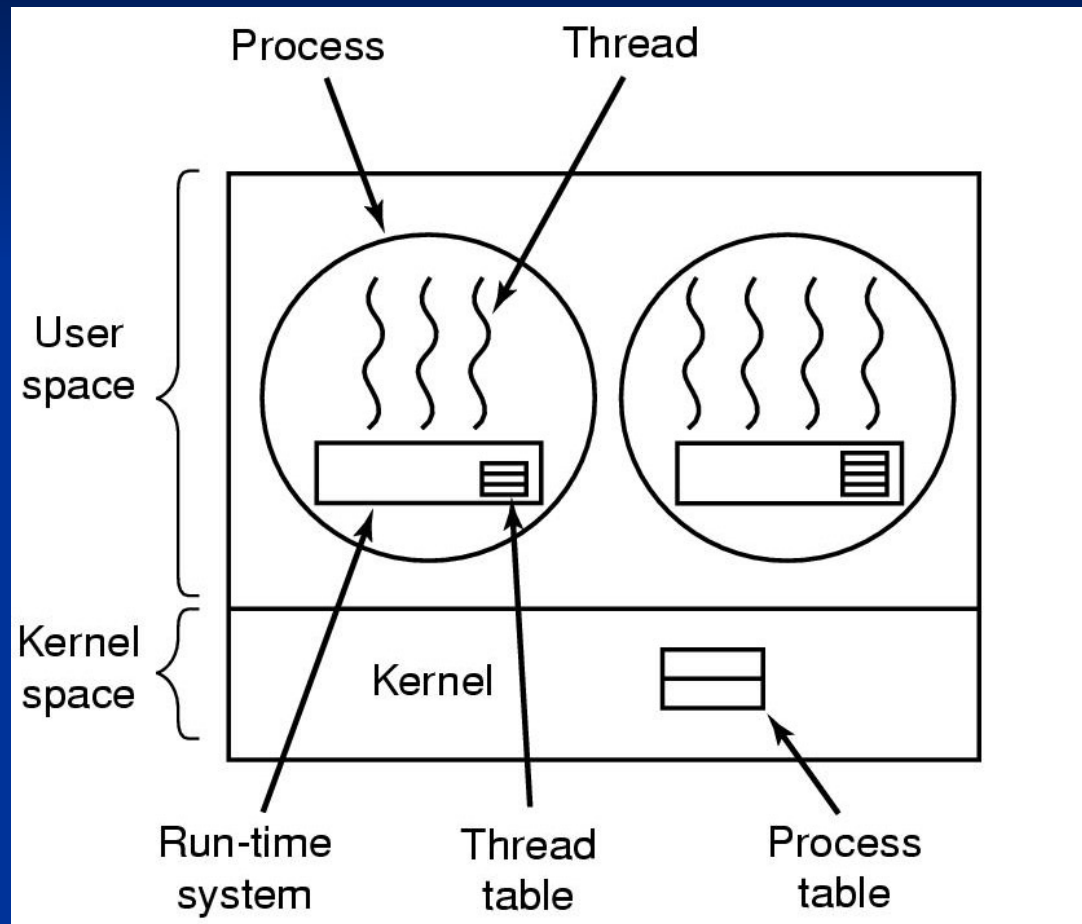
- Capacidade de resposta: aplicações interativas; Ex.: servidor WEB;
- Compartilhamento de recursos: mesmo endereçamento; memória, recursos;
- Economia: criar e realizar chaveamento de *threads* é mais barato;
- Utilização de arquiteturas multiprocessador: processamento paralelo;

# Threads

## ■ Tipos de *threads*:

- De usuário: implementadas por bibliotecas no nível do usuário; (Solaris, Mach)
  - Criação e escalonamento são realizados sem o conhecimento do *kernel*;
    - Sistema Supervisor (*run-time system*);
    - Tabela de threads para cada processo;
  - Processo inteiro é bloqueado se uma *thread* realizar uma chamada bloqueante ao sistema;

# *Threads* de Usuário





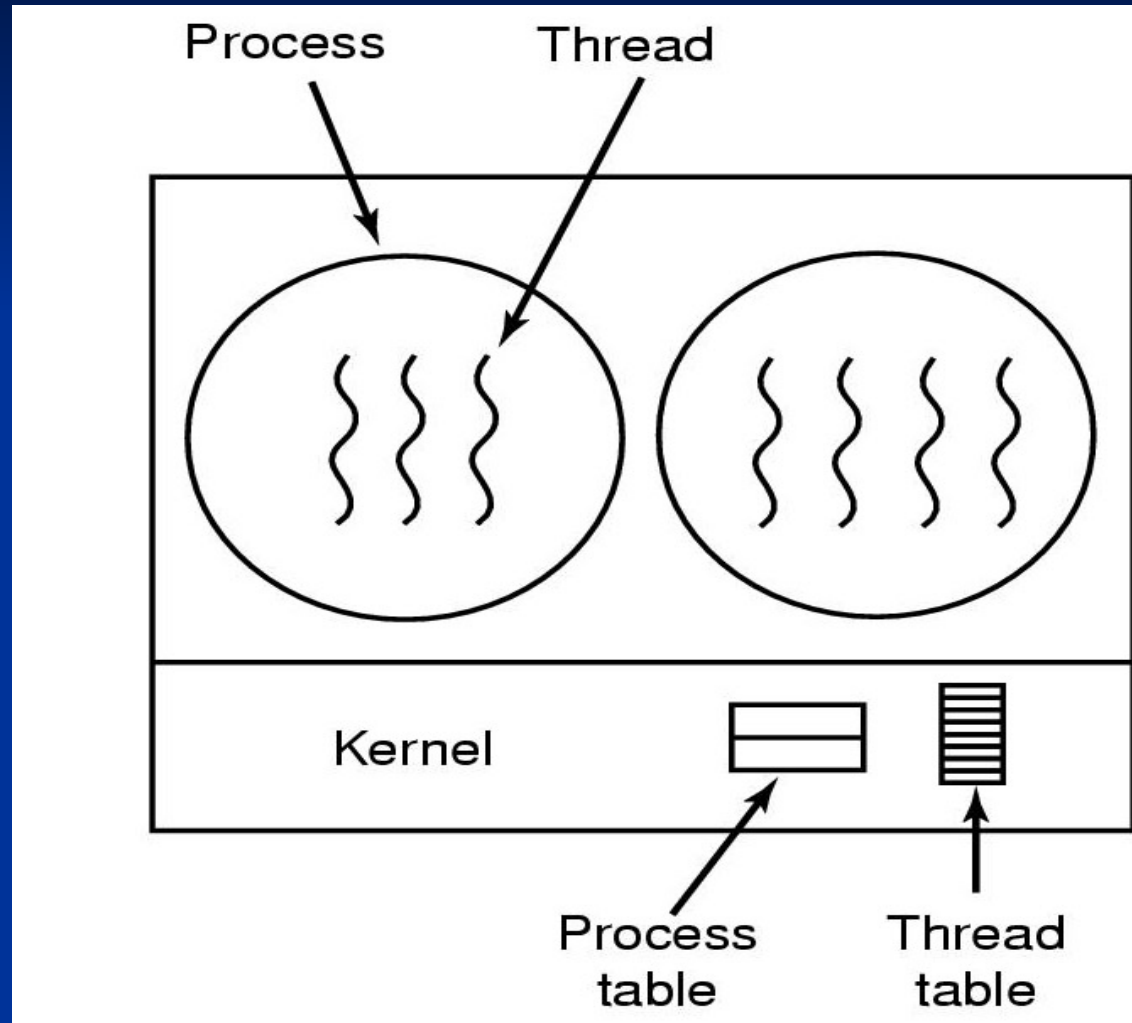
# Threads

- Tipos de *threads*:
  - **De *kernel*:** suportadas diretamente pelo SO; (Solaris, WinNT, Digital UNIX)
    - Criação, escalonamento e gerenciamento são feitos pelo *kernel*;
      - Tabela de threads e tabela de processos separadas;
    - Processo inteiro não é bloqueado se uma *thread* realizar uma chamada bloqueante ao sistema;

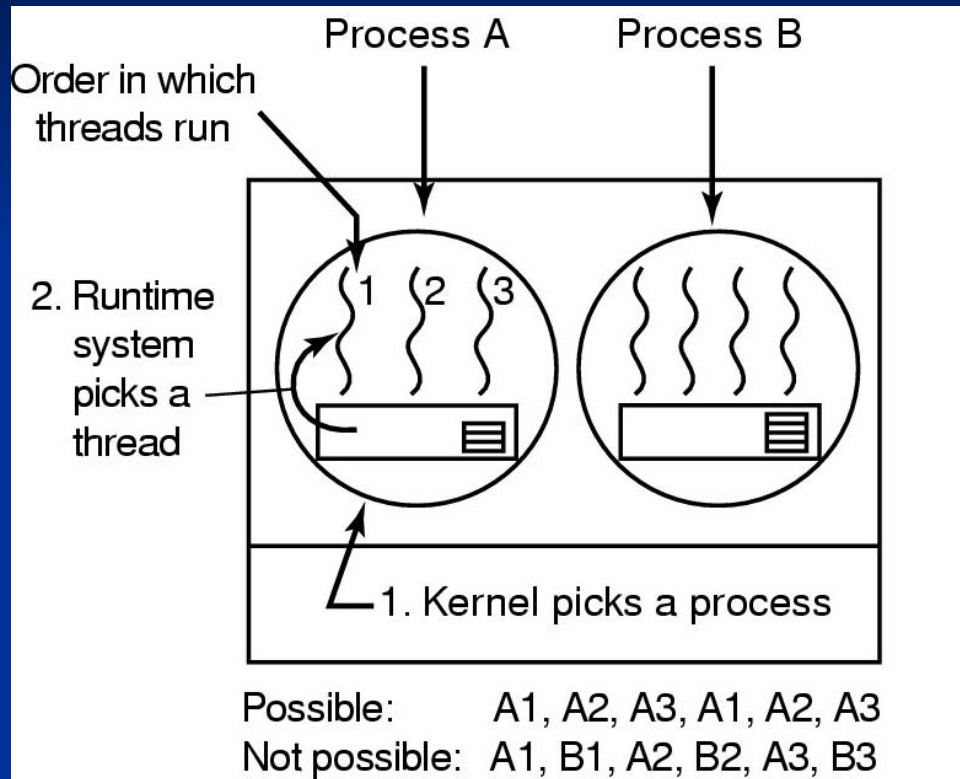
# Threads

- Implementação em espaço de usuário; problemas:
  - Como permitir chamadas bloqueantes se as chamadas ao sistema são bloqueantes e uma chamada bloqueante irá bloquear todas as threads?
    - Mudar a chamada ao sistema para não bloqueante, mas isso implica em alterar o SO -> não aconselhável
    - Verificar antes se uma determinada chamada irá bloquear a thread e, se for bloquear, não a executar, simplesmente mudando de thread
  - Page fault
    - Se uma thread causa uma page fault, o kernel, não sabendo da existência da thread, bloqueia o processo todo até que a página que está em falta seja buscada
  - Se uma thread não liberar a CPU voluntariamente, ela executa o quanto quiser
    - Uma thread pode não permitir que o processo escalonador do processo tenha sua vez

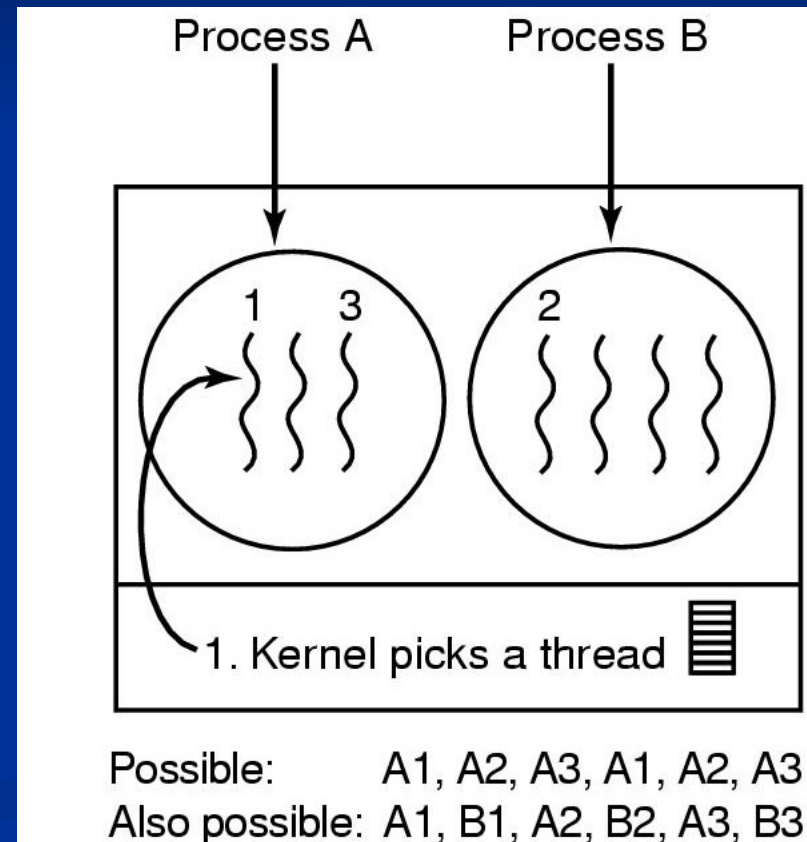
# *Threads de Kernel*



# Threads de Usuário x Threads de Kernel



**Threads de usuário**



**Threads de kernel**

# Threads em modo kernel

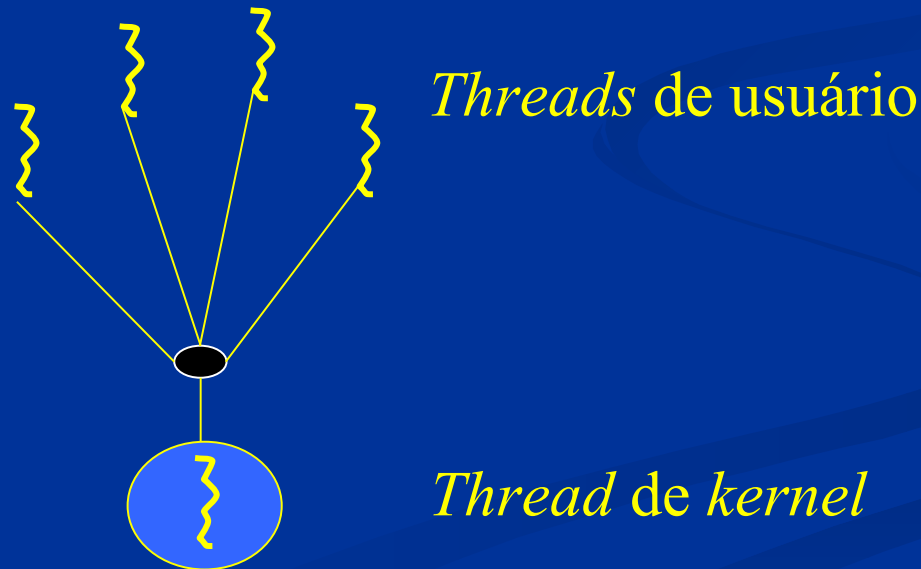
- Tipos de *threads*: em modo *kernel*
- Vantagem:
  - Processo inteiro não é bloqueado se uma *thread* realizar uma chamada bloqueante ao sistema;
- Desvantagem:
  - Gerenciar threads em modo *kernel* é mais caro devido às chamadas de sistema durante a alternância entre modo usuário e modo *kernel*;

# Threads

## ■ Modelos *Multithreading*

### ■ Muitos-para-um:

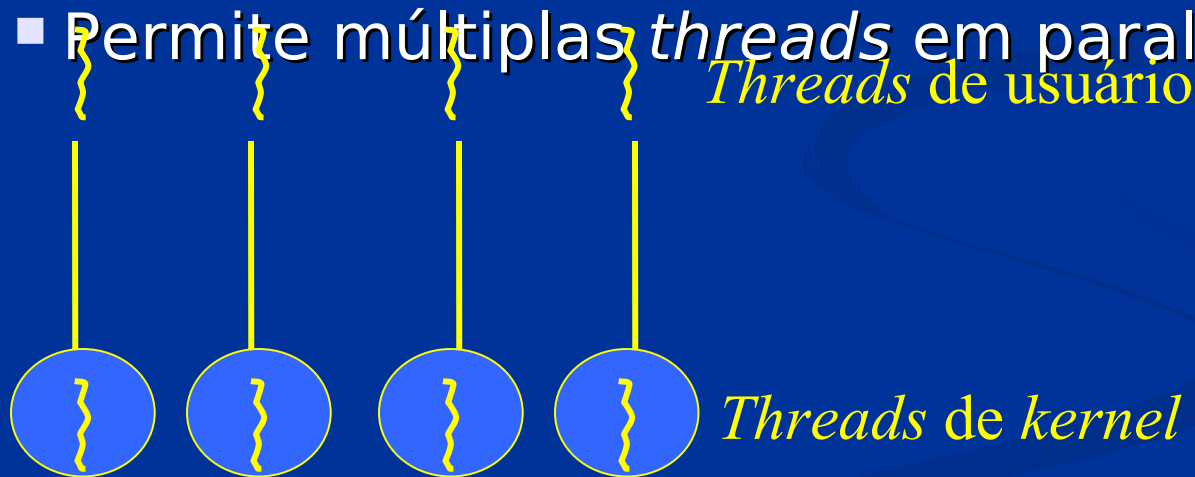
- Mapeia muitas *threads* de usuário em apenas uma *thread* de *kernel*;
- Não permite múltiplas *threads* em paralelo;



# Threads

## ■ Modelos *Multithreading*

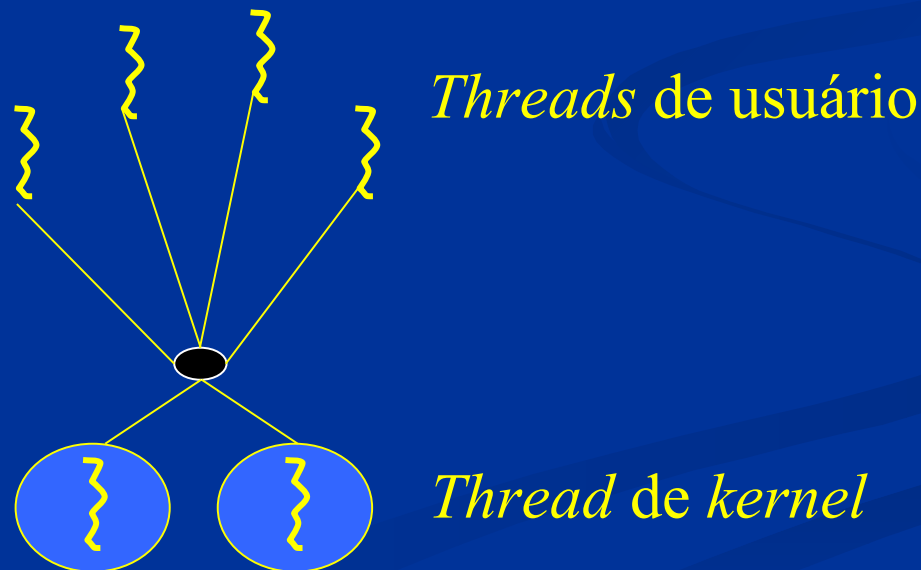
- Um-para-um: (WinNT, OS/2)
  - Mapeia para cada *thread* de usuário uma *thread* de *kernel*;
  - Permite múltiplas *threads* em paralelo;



# Threads

## ■ Modelos *Multithreading*

- Muitos-para-muitos: (Solaris, Digital UNIX)
  - Mapeia para múltiplos *threads* de usuário um número menor ou igual de *threads* de *kernel*;
  - Permite múltiplas *threads* em paralelo;





# Threads

- **Estados:** executando, pronta, bloqueada;
- Comandos para manipular threads:
  - *Thread\_create*;
  - *Thread\_exit*;
  - *Thread\_wait*;
  - *Thread\_yield* (permite que uma *thread* desista voluntariamente da CPU);;
  - . . .

# *Threads*



# Threads em Java

## ■ **Corpo de um Thread**

### ■ **Método run()**

- Porção do código que se repete em todas as threads.

### ■ **Duas maneiras distintas de implementação**

- Criar uma subclasse de Thread
- Implementar a Interface Runnable

# Threads em Java

- Uma maneira fácil de criar um thread é através da herança: subclassing `java.lang.Thread`

```
class BasicThread extends Thread {  
    char c;  
    BasicThread(char c) {  
        this.c = c;  
    }  
}
```

# Threads em Java

- Para realmente executar o thread deve-se invocar seu método `start( )`;

```
BasicThread bt = new  
BasicThread('!');  
BasicThread bt1 = new  
BasicThread('*');  
bt.start();  
bt1.start();
```

# Threads em Java

- O método **start( )** aloca recursos do sistema que são requisitados pela thread, escalona a thread para rodar e invoca o método **run( )**.
- Sobre este código visto: Ele ainda não faz nada!
- Para este thread fazer alguma coisa é necessário reescrever o método **run( )**.
- O método **run( )** é definido na

# Threads em Java

```
public void run() {
    for(int i=0; i<100; i++) {
        System.out.print(c);
    }
}
```

- Uma saída possível é:

[illegible]

- A saída é intercalada porque as threads estão rodando de forma concorrente.

# Código

- A corrida dos sapos.



# Questão para discussão

- 1) Caso você esteja implementando um servidor Web, qual tipo de thread você utilizaria? (Threads de usuário ou Threads de núcleo). Por quê?