

Linguagem de Programação II

CARLOS EDUARDO BATISTA

CENTRO DE INFORMÁTICA - UFPB

BIDU@CI.UFPB.BR

Roteiro

- ▶ Introdução
- ▶ O modelo de Threads
- ▶ O uso de Threads
- ▶ Threads POSIX
- ▶ Threads Java
- ▶ Threads STD (C++11)

Introdução

- ▶ Em sistemas operacionais tradicionais, cada processo tem um único ponto de execução em um momento particular.
- ▶ Assim como um processo, uma *thread* tem um início, uma sequência e um fim.

Uma *thread* é um fluxo único de controle sequencial dentro de um programa.

Threads

- ▶ Podemos enxergar um processo sob dois aspectos:

Conjunto de recursos necessários para a execução de um programa.

Linha ou contexto de execução (Thread)

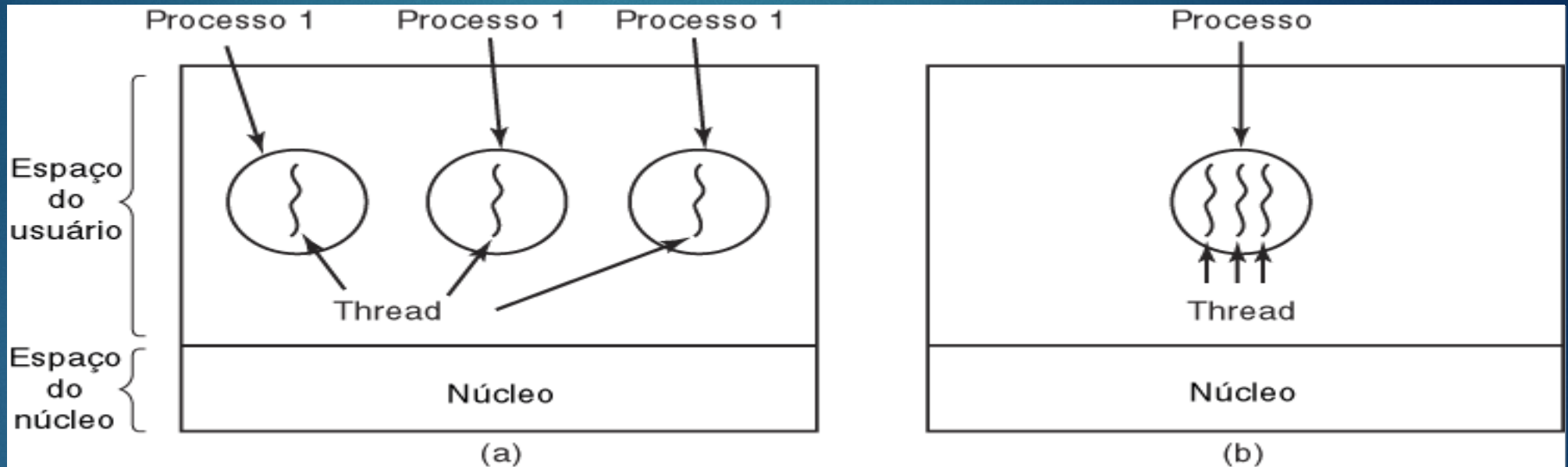
Threads

- ▶ **Conjunto de recursos necessários para execução de um programa:**
 - ▶ Espaço de endereçamento.
 - ▶ Tabela de descritores para arquivos abertos.
 - ▶ Informações sobre processos filhos.
 - ▶ Código para tratar sinais (signal handlers).

Threads

- ▶ **Linha ou contexto de execução (Thread)**
 - ▶ Contador de programa
 - ▶ Registradores
 - ▶ Pilha de execução
- ▶ Threads são entidades escalonadas para a execução sobre a CPU. Também chamados de **processos leves**.

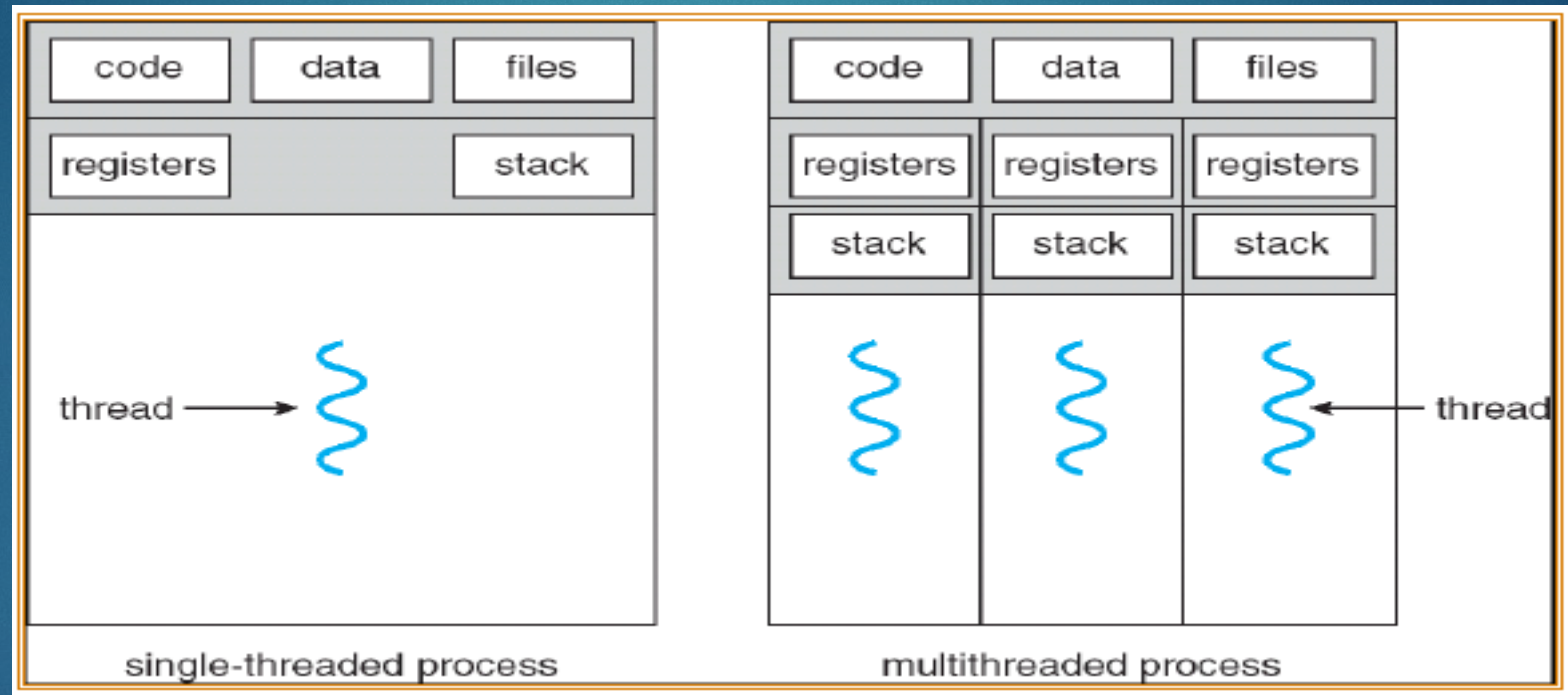
O modelo de Threads



(a) Três processos cada um com uma *thread*.

(b) Um processo com três *threads*.

O modelo de Threads



O modelo de Threads

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

- Na primeira coluna constam os itens compartilhados por todas as threads em um processo.
- A segunda é composta pelos itens privativos de cada thread.

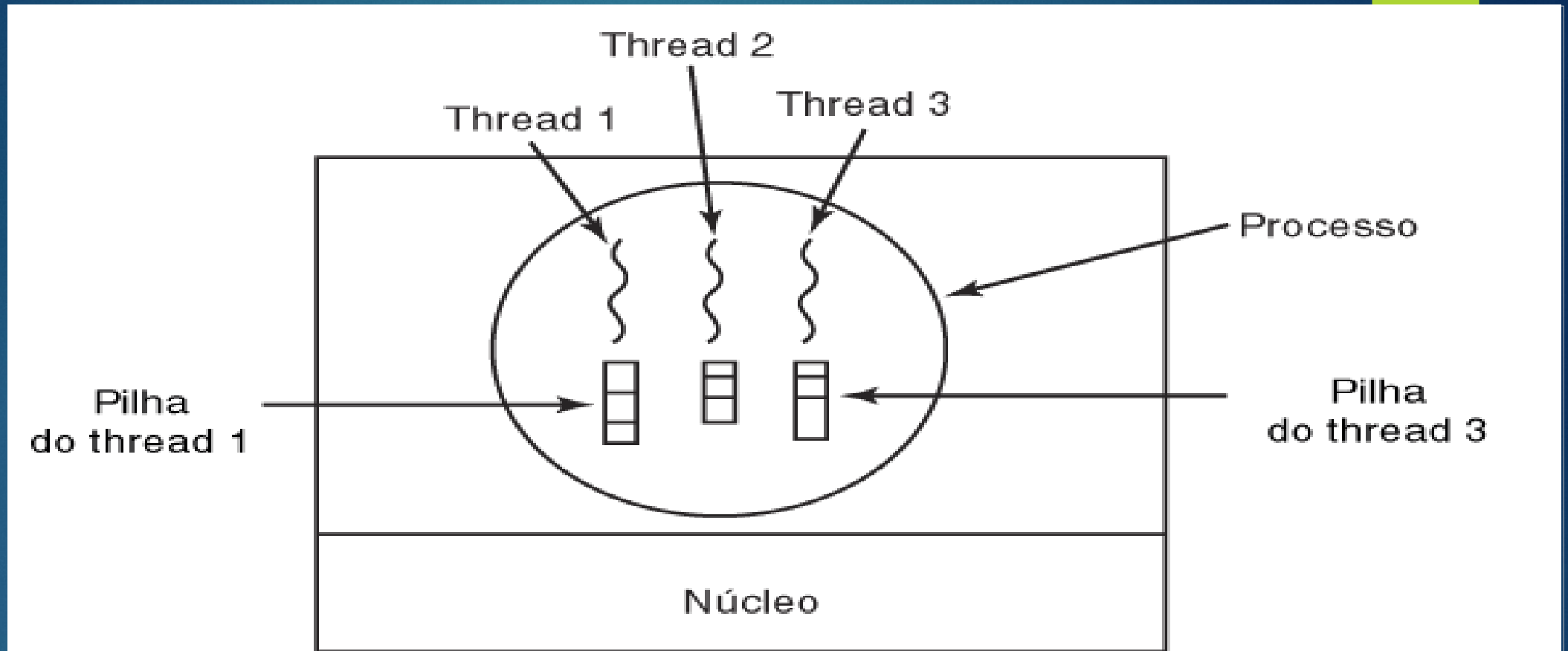
O modelo de threads

- ▶ Cada thread tem a sua pilha própria, mas compartilha o mesmo espaço de endereçamento do processo em que foi criada
- ▶ Se duas threads executam o mesmo procedimento/método, cada uma terá a sua própria cópia das variáveis locais
- ▶ As threads podem acessar todos os dados globais do programa, e o *heap* (memória alocada dinamicamente)
- ▶ Nesse acesso a dados globais (i.e. quando o acesso inclui mais do que uma instrução de máquina), as threads precisam ter acesso em regime de exclusão mútua (p.ex. usando locks)

O modelo de Threads

- ▶ Uma thread, assim como os processos, pode estar em um dos seguintes estados: em **execução**, **bloqueado**, **pronto** ou **finalizado**.
- ▶ É importante frisar que cada thread tem sua própria pilha, compartilhando, assim, apenas as variáveis globais.

O modelo de Threads



Pilhas das threads

O uso de Threads

Quais as diferenças das threads em relação aos processos?

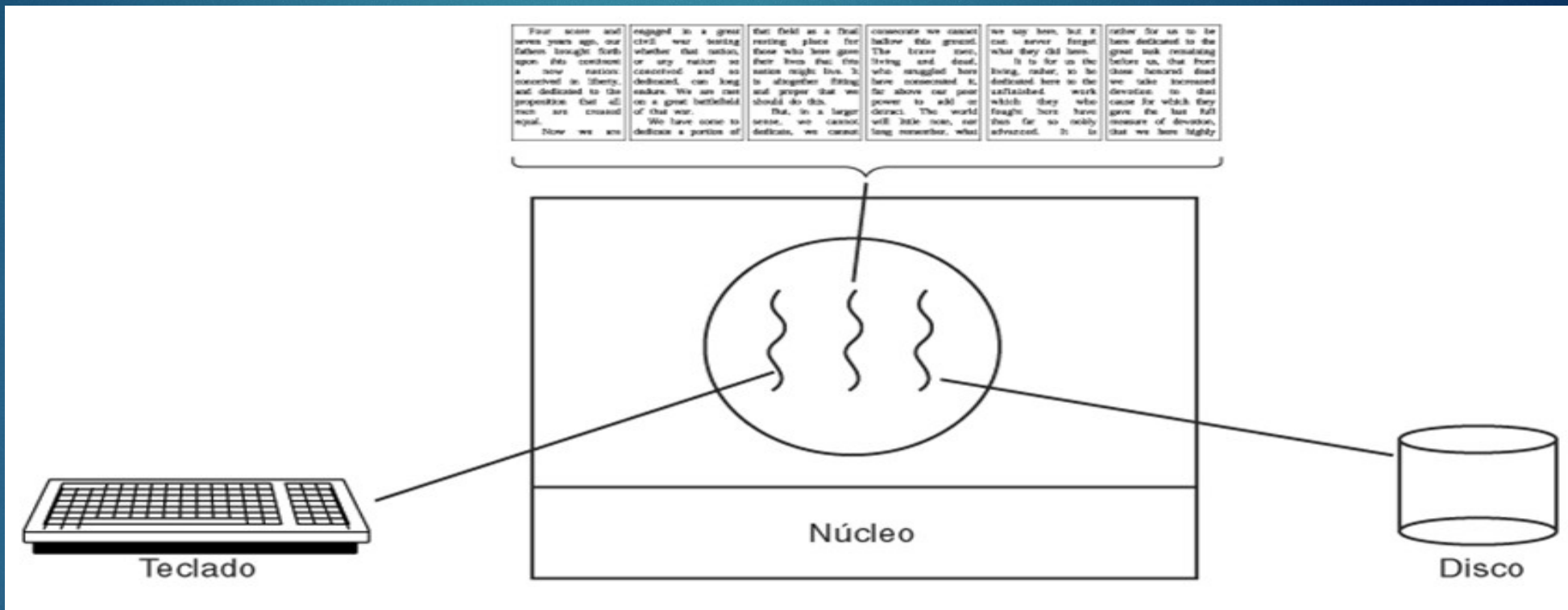
O uso de Threads

► Threads

- Algumas aplicações necessitam de uma paralelização que ofereça compartilhamento de recursos.
- Threads são criadas e destruídas mais rapidamente que processos, visto que não possuem recursos associados.
- A implementação da cooperação entre threads é mais simples e seu desempenho é melhor.

O uso de Threads

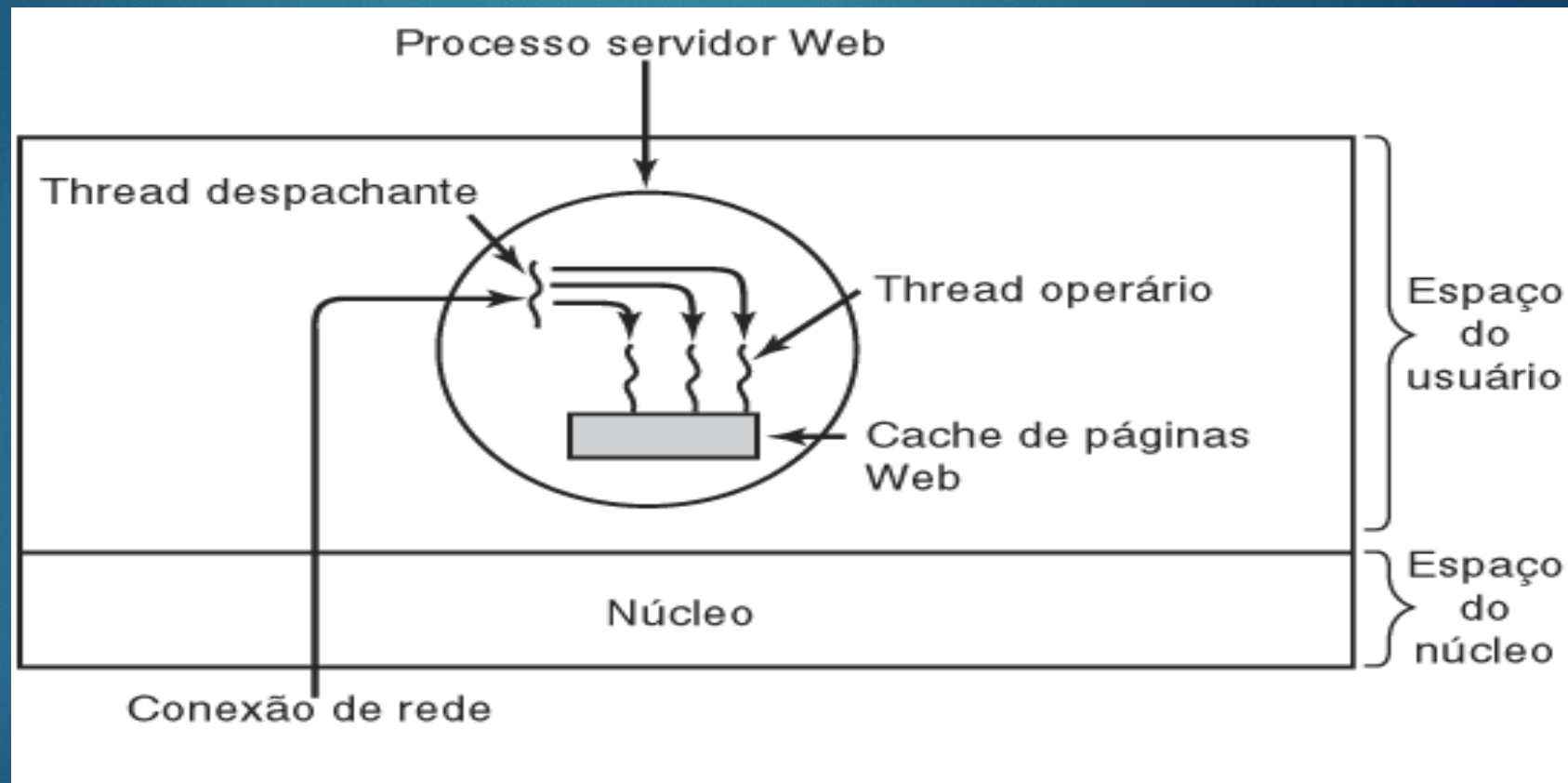
► Threads



Um processador de texto com três threads.

O uso de Threads

► Threads



Um servidor web com múltiplas threads.

O uso de Threads

► Threads

```
while (TRUE) {  
    get_next_request(&buf);  
    handoff_work(&buf);  
}
```

(a)

```
while (TRUE) {  
    wait_for_work(&buf)  
    look_for_page_in_cache(&buf, &page);  
    if(page_not_in_cache(&page))  
        read_page_from_disk(&buf, &page);  
    return_page(&page);  
}
```

(b)

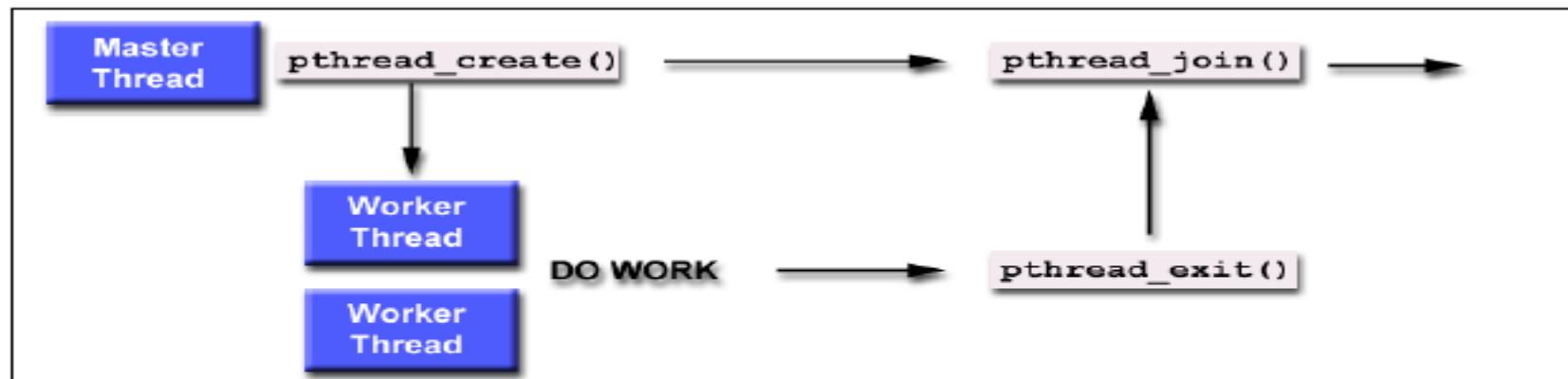
- Código simplificado para o slide anterior
 - (a) Thread despachante
 - (b) Thread operária

O uso de Threads

```
int pthread_join(pthread_t tid, void* status)
```

// a thread invocadora é bloqueada até que a thread tid termina

- tid A threadID pela qual deseja-se esperar;
- status O valor de retorno da thread executando o exit(), será copiado para status



```
void main() {  
    pthread_t tid;  
    int status;  
    pthread_create(&tid, NULL, thread_main, NULL);  
    ....  
    pthread_join(tid, (void*) &status);  
    printf("Return value is: %d\n", status);  
}
```

```
void *thread_main() {  
    int result;  
    ....  
    Pthread_exit((void*) result);  
}
```


Threads POSIX

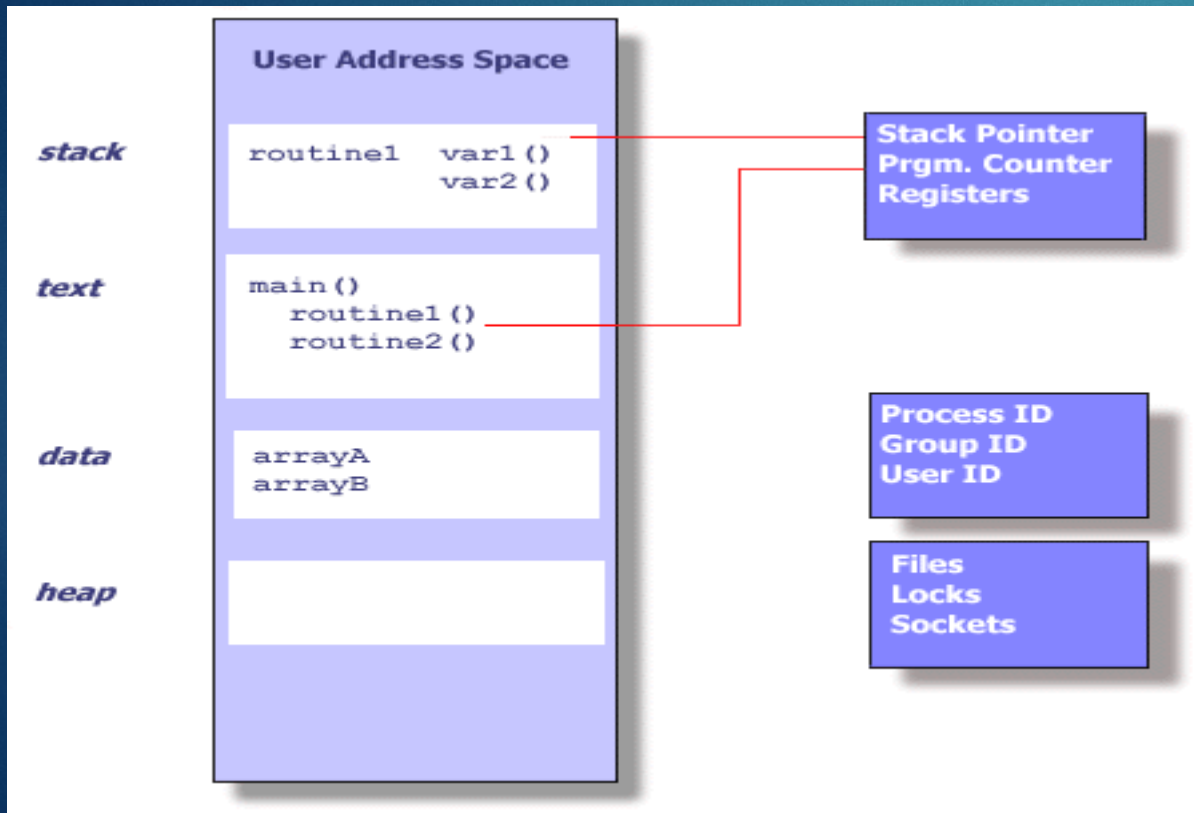
- ▶ Norma internacional IEEE POSIX1 1003.1 C
 - ▶ Apenas a API é normalizada
 - ▶ é fácil trocar a biblioteca que implementa a norma em tempo de compilação, mas não em tempo de execução
- ▶ Threads POSIX podem implementar threads em nível de usuário, em nível de kernel ou misto

Pthreads

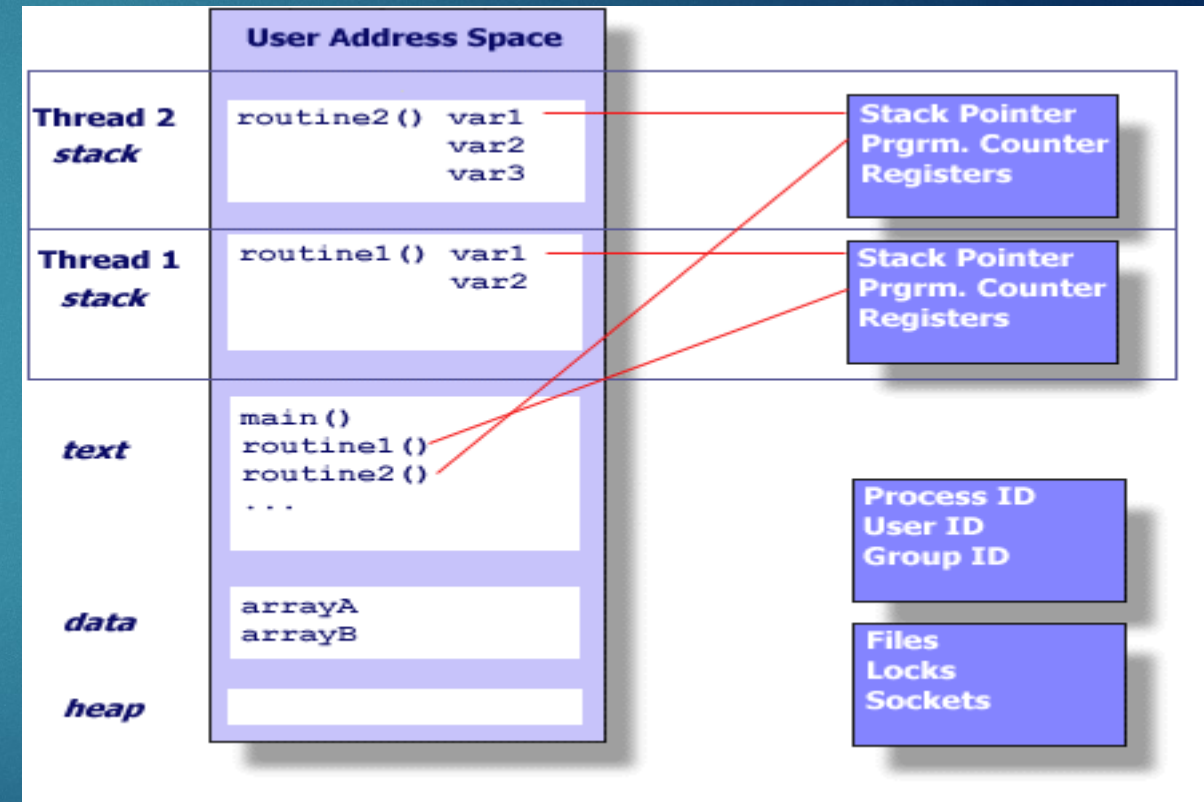
20

- ▶ POSIX 1003.1-2001 – pthreads
- ▶ API para gerenciamento de threads
 - ▶ `>more /usr/include/pthread.h`
 - ▶ `> man pthread_create`
- ▶ Threads co-existem num mesmo processo, compartilhando vários recursos, mas são escalonadas separadamente pelo sistema operacional
- ▶ Somente o mínimo necessário de recursos é replicado entre duas threads

Visão geral



Sem Threads



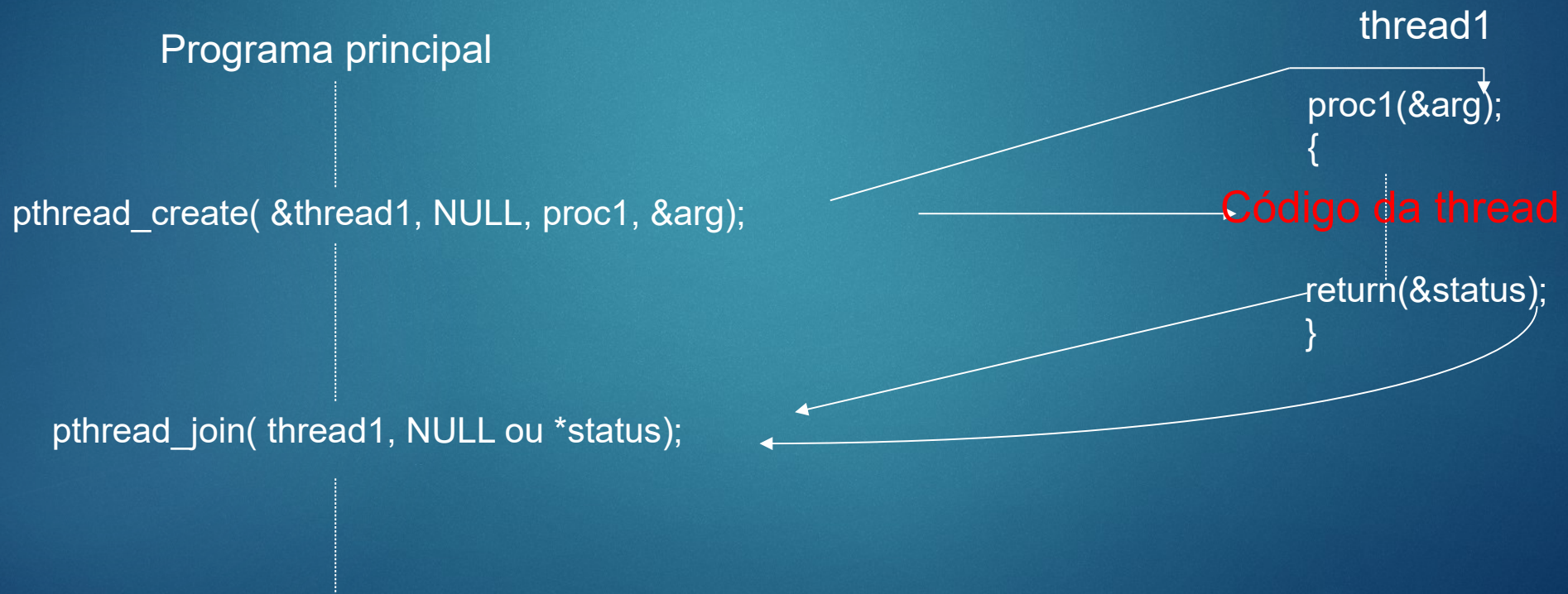
Com Threads

Threads POSIX

```
#include <pthread.h>
#include <stdlib.h>
#define NUM_THREADS 5
void *PrintHello(void *threadid)
{
    long tid = (long)threadid;
    printf("Olá! Sou a thread %ld!\n", tid);
    pthread_exit(NULL);
}
int main (int argc, char *argv[])
{
    pthread_t threads[NUM_THREADS];
    int rc;
    long t;
    for(t=0; t<NUM_THREADS; t++){
        printf("main: criando thread %ld\n", t);
        rc = pthread_create(&threads[t], NULL, PrintHello, (void *)t);
        if (rc){
            printf("ERRO: pthread_create() devolveu o erro %d\n", rc);
            exit(-1);
        }
    }
    for(t=0; t<NUM_THREADS; t++){
        pthread_join(threads[t], NULL);
    }
}
```


Pthreads

Interface portátil do sistema operacional, POSIX, IEEE



PThread API

Prefix	Functionality
pthread_	Threads themselves and miscellaneous subroutines
pthread_attr_	Thread attributes objects
pthread_mutex_	Mutexes
pthread_mutexattr_	Mutex attributes objects
pthread_cond_	Condition variables
pthread_cond_attr	Condition attributes objects
pthread_key_	Thread-specific data keys

Como programar

- ▶ Usar

- ▶ `#include "pthread.h"`

- ▶ Compilar com a opção `-pthread`

- ▶ `gcc -pthread ex_pthread.c -o ex_pthread`

Criando uma thread

```
int pthread_create(pthread_t * thread,  
                  const pthread_attr_t * attr,  
                  void * (*start_routine)(void *),  
                  void *arg);
```


Encerrando uma thread

- ▶ Além da alternativa de simplesmente encerrar a função, é possível também
 - ▶ `void pthread_exit(void *retval);`

Pthread Join

- ▶ A rotina *pthread_join()* espera pelo término de uma thread específica

```
for (i = 0; i < n; i++)
```

```
    pthread_create(&thread[i], NULL, (void *) slave, (void *) &arg);
```

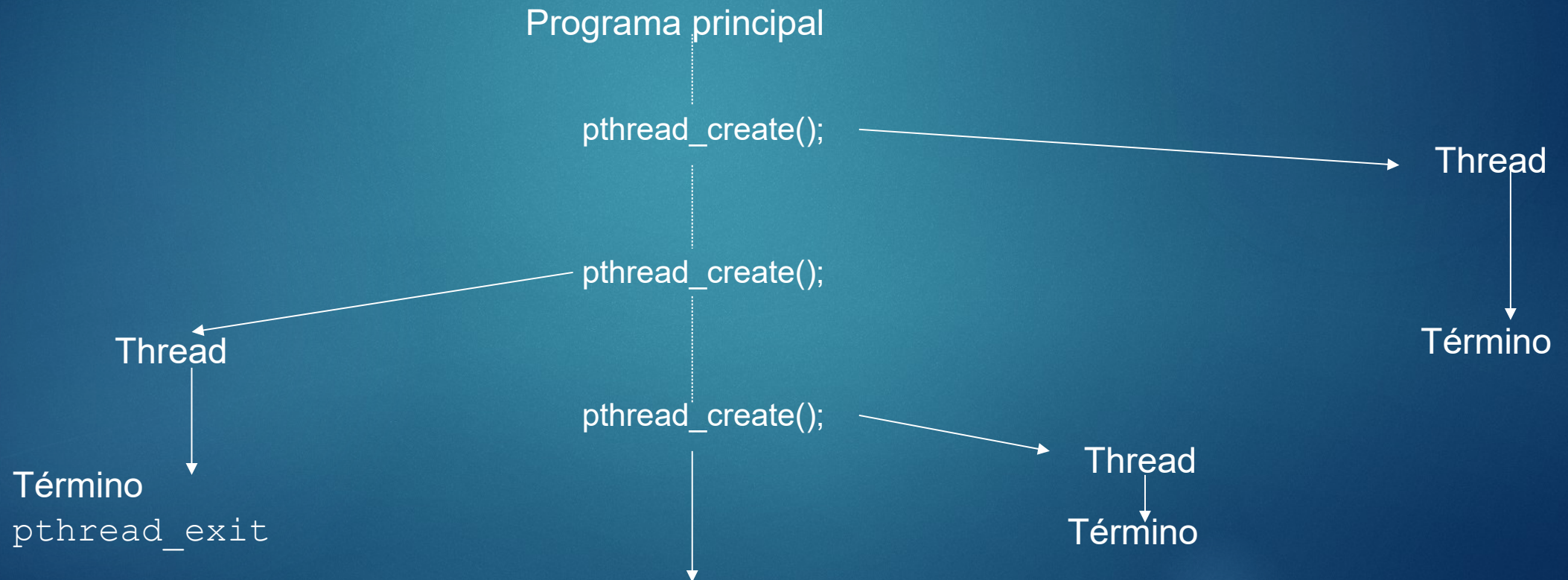
```
...thread mestre
```

```
for (i = 0; i < n; i++)
```

```
    pthread_join(thread[i], NULL);
```


Detached Threads (desunidas)

Pode ser que uma thread não precise saber do término de uma outra por ela criada, então não executará a operação de união. Neste caso diz-se que o thread criado é *detached* (desunido da thread pai progenitor)



- ▶ Quando dois ou mais threads podem simultaneamente alterar às mesmas variáveis globais poderá ser necessário sincronizar o acesso a esta variável para evitar problemas.
- ▶ Código nestas condições diz-se “uma seção crítica”
 - ▶ Por exemplo, quando dois ou mais threads podem simultaneamente incrementar uma variável `x`
 - ▶ `/* código – Seção Crítica */`
 - ▶ `x = x + 1 ;`
- ▶ Uma seção crítica pode ser protegida utilizando-se `pthread_mutex_lock()` e `pthread_mutex_unlock()`

Lock/Mutex

```
/* Note scope of variable and mutex are the same */  
pthread_mutex_t mutex1 = PTHREAD_MUTEX_INITIALIZER;  
int counter=0;
```

```
/* Function C */  
void functionC()  
{  
    pthread_mutex_lock( &mutex1 );  
    counter++  
    pthread_mutex_unlock( &mutex1 );  
}
```

Fontes de problemas

- ▶ Condição de corrida
 - ▶ Não assuma uma ordem específica para a execução das threads
 - ▶ Um código pode funcionar muito bem em determinados momentos e gerar sérios problemas em outros
- ▶ Thread safe code
 - ▶ Use bibliotecas que possuam chamadas “thread safe”
 - ▶ Várias chamadas à mesma função devem ser permitidas
- ▶ Deadlock

Leitura complementar

- ▶ http://pages.cs.wisc.edu/~travitch/pthreads_primer.html
- ▶ <https://computing.llnl.gov/tutorials/pthreads/exercise.html>
- ▶ <http://students.cs.byu.edu/~cs460ta/cs460/labs/pthreads.html>

Threads STD (C++11)

- ▶ Biblioteca padrão STD passou a incluir suporte a threads
- ▶ Criação e gerência do ciclo de vida de threads
- ▶ `#include <thread>`
- ▶ Compilador deve suportar C++11
 - ▶ Opções `-std=c++0x` ou `-std=c++11` no GCC para ativar suporte

Threads STD (C++11)

```
#include <iostream>          // std::cout
#include <thread>             // std::thread

void foo() { std::cout << "foo!" << endl; }

void bar(int x) {std::cout << "bar: " << x << endl; }

int main()
{
    std::thread first (foo);    // spawn new thread that calls foo()
    std::thread second (bar,10); // spawn new thread that calls bar(10)

    std::cout << "main, foo and bar now execute concurrently...\n";

    // synchronize threads:
    first.join();               // pauses until first finishes
    second.join();              // pauses until second finishes

    std::cout << "foo and bar completed.\n";

    return 0;
}
```


Threads STD (C++11)

```
class thread {
public:
    class id;
    typedef /*implementation-defined*/ native_handle_type;

    thread() noexcept;
    template <class F, class ...Args> explicit thread(F&& f, Args&&... args);
    ~thread();
    thread(const thread&) = delete;
    thread(thread&&) noexcept;
    thread& operator=(const thread&) = delete;
    thread& operator=(thread&&) noexcept;

    void swap(thread&) noexcept;
    bool joinable() const noexcept;
    void join();
    void detach();
    id get_id() const noexcept;
    native_handle_type native_handle();

    static unsigned hardware_concurrency() noexcept;
};
```


Threads STD (C++11)

yield (C++11)	(function)
-------------------------	------------

get_id (C++11)	(function)
--------------------------	------------

sleep_for (C++11)	(function)
-----------------------------	------------

sleep_until (C++11)	(function)
-------------------------------	------------

Threads STD (C++11)

```
#include <thread>
#include <iostream>
#include <vector>

void hello(){
    std::cout << "Hello from thread ";
    std::cout << std::this_thread::get_id() << std::endl;
}

int main(){
    std::vector<std::thread> threads;
    for(int i = 0; i < 5; ++i){
        threads.push_back(std::thread(hello));
    }
    for(auto& thread : threads){
        thread.join();
    }
    return 0;
}
```


Threads STD (C++11)

```
#include <thread>
#include <iostream>
class TestClass {
    int i;
public:
    TestClass(int n) { i = n; }
    void greeting(std::string const& message) const {
        std::cout << message << std::endl;
        std::cout << "My number: " << n << std::endl;
    }
};
int main() {
    TestClass x(10);
    std::thread t(& TestClass::greeting, &x, "Hello! ");
    t.join();
}
```

Threads STD (C++11)

```
#include ...
```

```
int main()
```

```
{
```

```
    std::shared_ptr<SayHello> p(new SayHello);
```

```
    std::thread t(&SayHello::greeting,p,"goodbye");
```

```
    t.join();
```

```
}
```

```
// What if you want to pass in a reference to an
```

```
// existing object, and a pointer just won't do?
```

```
// That is the task of std::ref.
```


Threads STD (C++11)

```
#include <thread>
#include <iostream>

void write_sum(int x,int y)
{
    std::cout<<x<<" + "<<y<<" = "<<(x+y)<<std::endl;
}

int main()
{
    std::thread t(write_sum,123,456);
    t.join();
}
```

Threads STD (C++11)

```
#include <thread>
#include <iostream>
#include <functional> // for std::ref
class PrintThis
{
public:
    void operator() () const
    {
        std::cout<<"this="<<this<<std::endl;
    }
};
int main()
{
    PrintThis x;
    x();
    std::thread t(std::ref(x));
    t.join();
    std::thread t2(x);
    t2.join();
}
```

```
/*
this=0x7fffb08bf7ef
this=0x7fffb08bf7ef
this=0x42674098
*/
```


Threads STD (C++11)

```
#include <thread>
#include <iostream>
#include <functional>

void increment(int& i)
{
    ++i;
}

int main()
{
    int x=42;
    std::thread t(increment, std::ref(x));
    t.join();
    std::cout<<"x="<<x<<std::endl;
}
```

Threads STD (C++11)

- ▶ Cenas dos próximos capítulos
- ▶ `std::mutex`
- ▶ `std::lock_guard<>`
- ▶ `std::unique_lock<>`
- ▶ Evitando deadlocks com múltiplos mutexes...

Threads STD (C++11)

- ▶ Leitura complementar
- ▶ <http://cppwisdom.quora.com/Why-threads-and-fork-dont-mix>
- ▶ <http://www.linuxprogrammingblog.com/threads-and-fork-think-twice-before-using-them>

Threads Java

- ▶ Java incorporou ao seu núcleo as primitivas de simultaneidade.
- ▶ Outras linguagens, como C e C++, necessitam de bibliotecas específicas para permitir que seus programas sejam executados com múltiplas threads.
- ▶ Threads podem ser criadas através da classe **Thread** e da interface **Runnable**.

Threads em Java

▶ Classe Thread

- ▶ Faz parte do pacote `java.lang`.
- ▶ Uma classe que herda de `Thread` tem a possibilidade de ser executada de forma paralela.
- ▶ É necessário sobrescrever o método **`run()`**.
- ▶ Para iniciar a execução de um objeto `Thread`, seu método **`start()`** deve ser invocado.

Threads em Java

► Interface Runnable

- Presente no pacote `java.lang`.
- Possui apenas um método para ser implementado: o método **run()**.
- Um objeto **Thread** deve ser criado, passando como parâmetro para seu construtor um objeto **Runnable**.
- A invocação do método `start()` do objeto `Thread` executará as instruções do método `run()` do objeto `Runnable`.

Threads em Java

▶ Thread versus Runnable

- ▶ A classe Thread implementa a interface Runnable.
- ▶ A classe Thread é mais fácil de ser utilizada e é a mais indicada para aplicações simples.
- ▶ A implementação da interface Runnable é requerida quando precisamos dar suporte a *multithreading* em uma classe que já é derivada de outra diferente de Thread.
- ▶ **Java não suporta herança múltipla.**

Threads em Java

► Escalonamento

- A JVM possui um escalonador de threads responsável por decidir que thread vai executar em determinado momento.
- A linguagem Java **não** estabelece uma forma padronizada para o escalonamento de threads, não garantindo, portanto, que haja justiça em sua execução.
- Dois modelos de escalonamento norteiam a implementação da JVM: ***green-thread model*** e o ***native-thread model***.

Threads em Java

- ▶ *Green-Thread Model*

- ▶ As threads são escalonadas pela própria JVM.
- ▶ A JVM é a responsável por salvar o contexto das threads.
- ▶ O sistema operacional desconhece a existência das threads controladas pela JVM.

- ▶ *Native-Thread Model*

- ▶ As threads são escalonadas pelo sistema operacional sobre o qual a JVM está sendo executada.
- ▶ O SO não faz distinção seus processos e as threads da JVM.

Threads em Java

► Prioridades

- Diz respeito à prioridade de execução de cada thread.
- Toda thread possui uma prioridade no intervalo de `Thread.MIN_PRIORITY` a `Thread.MAX_PRIORITY` (intervalo de 1 a 10).
- Quando uma thread é criada, ela recebe, por padrão, uma prioridade igual a cinco (`Thread.NORM_PRIORITY`).
- Manipulada através dos métodos `getPriority` e `setPriority`.

Threads em Java

► Prioridades

- A forma como as prioridades são utilizadas depende do SO, da JVM e do modelo de escalonamento utilizados.
- Nas implementações da JVM que seguem *green-thread model*, em geral não há preempção por tempo.
 - Threads perdem a CPU quando concorrem com outras de maior prioridade ou então quando são bloqueadas.
- A plataforma Windows segue o escalonamento ***round-robin***.

Threads em Java

▶ Método sleep()

```
static void sleep(long millis)
```

```
static void sleep(long millis, int nanos)
```

- ▶ Faz a thread em execução dormir por um período de tempo especificado.
- ▶ A thread passa para o estado **Esperando**.
- ▶ A precisão depende dos temporizadores do sistema e do escalonador.
- ▶ Lança uma **InterruptedException**.

Threads em Java

- ▶ **Método yield()**

```
static void yield()
```

- ▶ Faz a thread em execução voltar para o estado **Pronta**.
 - ▶ Permite que outras threads de mesma prioridade sejam executadas.
- ▶ Não há como garantir que as outras threads serão escolhidas pelo escalonador.
 - ▶ O método yield() pode não funcionar!

Threads em Java

▶ Método join()

```
void join()
```

```
void join(long millis)
```

▶

```
void join(long millis, int nanos)
```

▶ Exemplo:

▶ A thread em execução será pausada até que a thread **t1** termine.

▶ Lança uma **InterruptedException**.

```
t1.join()
```


Threads em Java

- ▶ **Compartilhamento de Memória**
 - ▶ Através de membros de classe (*static*).
 - ▶ Utilização de objetos compartilhados.