



Processamento Paralelo

AULA 4

Multithreaded Programming OpenMP

Professor: Luiz Augusto Laranjeira
luiz.laranjeira@gmail.com

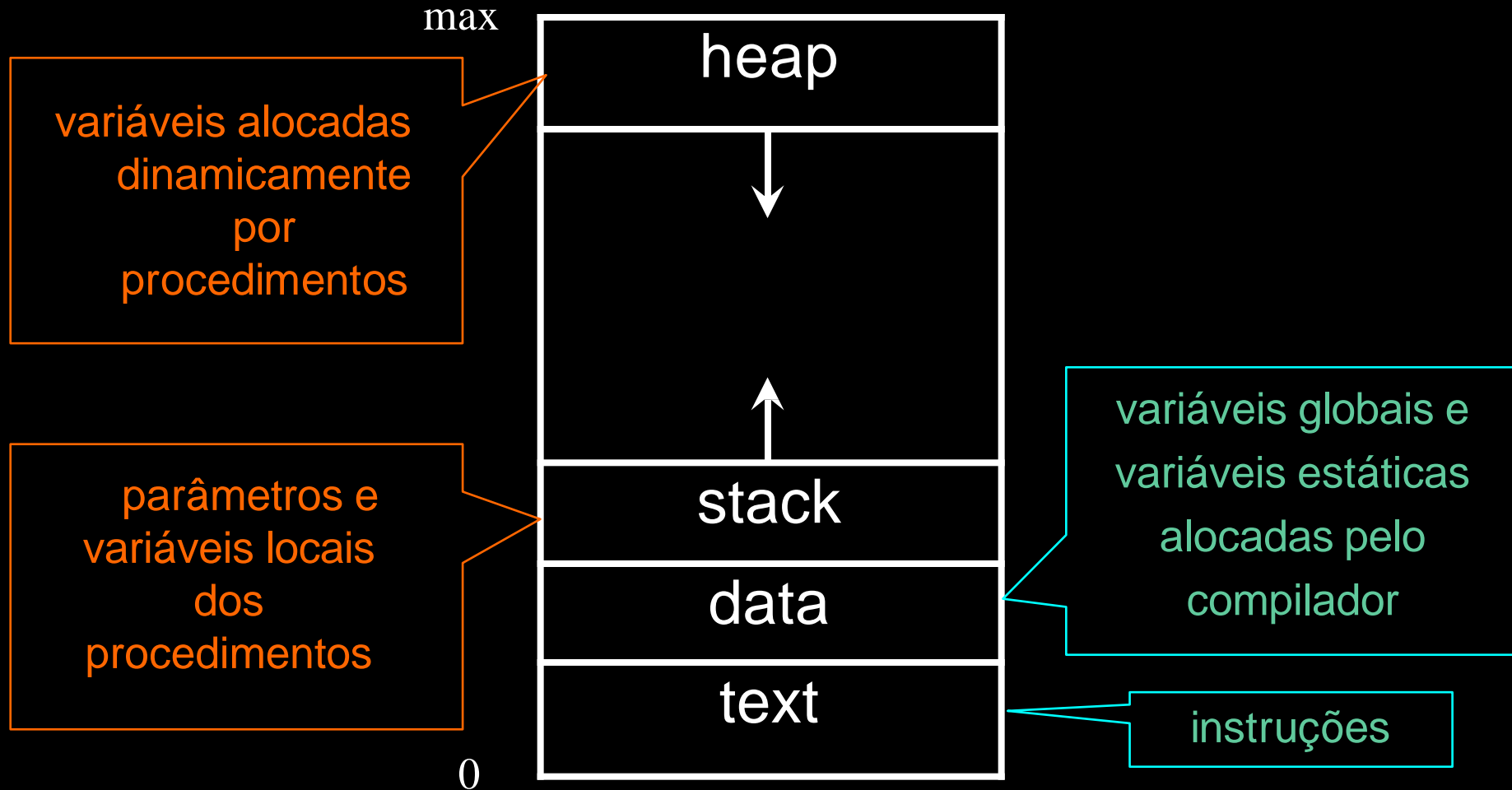
Material originalmente produzido pelo Prof. Jairo Panetta (ITA) e adaptado para a FGA pelo Prof. Laranjeira.



- Processos e Threads
- Excursão Inicial por OpenMP
- Padrão OpenMP

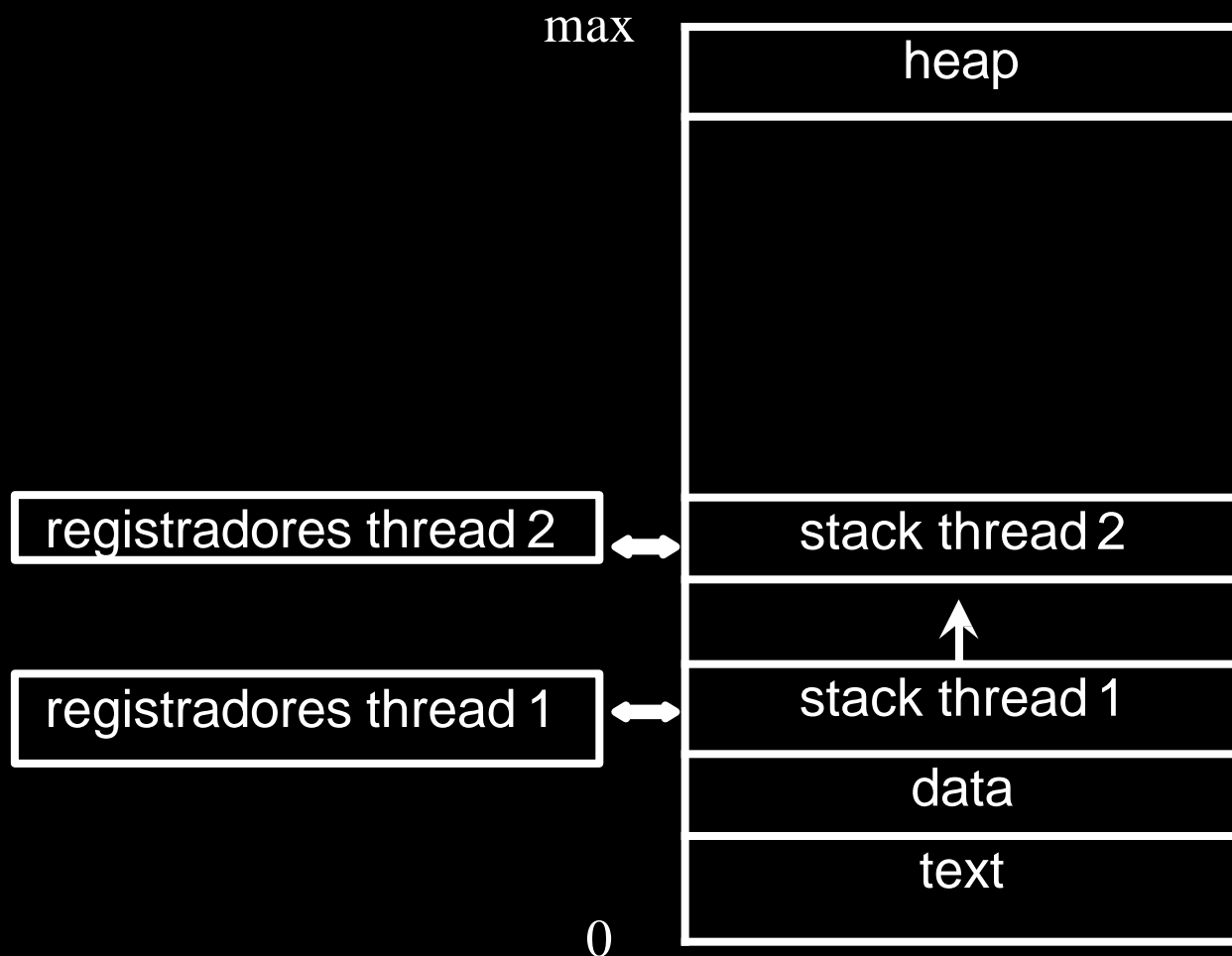


- **Processo** é um programa em execução
- Unidade de trabalho do sistema operacional (SO)
 - SO multiplexa (no tempo) a execução dos processos na(s) CPU(s) sob seu controle
 - O próprio SO é um conjunto de processos privilegiados
 - Cada processo é representado e manipulado no SO por uma estrutura de dados específica
- Cada processo possui um espaço de endereçamento próprio





- **Thread** (fio de execução) é um processo leve
 - Criar threads é muito mais rápido do que criar processos
- Cada thread é composta por uma pilha (stack) e um conjunto de registradores
 - A thread herda do processo que a criou os demais atributos
- Threads criadas por um processo compartilham o mesmo espaço de endereçamento
 - Logo, compartilham text, data, heap (o stack é privativo de cada thread)
- Conceitualmente, um processo contém pelo menos uma thread
 - Não necessariamente implementada dessa forma





- O padrão POSIX para threads é PTHREADS
 - IEEE 1003.1c-1995
- Características de PTHREADS:
 1. Fundamentalmente, uma thread é o conjunto de registradores e um stack, herdando os demais atributos do processo que a criou;
 2. Threads são criadas por invocação da primitiva **pthread_create**
 3. A criação de uma thread gera a execução de um método (um dos argumentos de pthread_create) que já utiliza os registradores e stack recém criados
 4. pthread_create retorna imediatamente após a criação; as threads pai e filho executam concorrentemente, disputando os núcleos (processadores) existentes
 5. O processo que cria threads aguarda o término da execução de cada thread criada invocando **pthread_join**



- Processos e Threads
- Excursão Inicial por OpenMP
- Padrão OpenMP



Fontes:

Padrão

Referências didáticas

- Padrão OpenMP em www.openmp.org
- Chandra, Menon, Dagum, Kohr: “Parallel Programming in OpenMP”, Academic Press, 2001
- Chapman, Jost, Van der Pas, “Using OpenMP”, MIT Press, 2008



Padrão *de facto* (www.openmp.org) com interfaces para C, C++ e Fortran

- O padrão é emitido pelo Open MP Architecture Review Board (ARB)
 - Entidade sem fins lucrativos
 - Membros da indústria (IBM, HP, NEC, Intel, ...), dos usuários (EPCC, NASA Ames, ...) e da academia (...)
- Histórico:
 - Diretivas proprietárias dominantes na década de 1980
 - Tentativa ANSI/ISO infrutífera nessa década
 - OpenMP ARB formado com membros da indústria em 1996
 - Padrão OpenMP 1.0 em 1997
 - Padrão OpenMP 2.0 em 2000
 - Padrão OpenMP 3.0 em 2008
 - Padrão OpenMP 4.0 em 2013
 - Padrão OpenMP 4.5 em 2015 (usaremos este)
 - **Padrão OpenMP 5.0 em 2018**



- Implementa o modelo fork-join de paralelismo por meio de **diretivas** (comentários identificados), variáveis de ambiente e funções
 - Diretivas em Fortran: !\$OMP
 - Diretivas em C: #pragma omp
- Compiladores geram PTHREADS a partir das diretivas
 - Implementadas por todos os principais compiladores C e Fortran
- Como as diretivas são comentários, programas OpenMP cuidadosamente programados podem ser executados sequencialmente
 - Executam em paralelo quando compilados com chave para OpenMP



- Há uma chave de compilação que “liga” OpenMP
 - Chave não padronizada, varia com o compilador
 - icc (ou ifort) -openmp
 - pgcc (ou pgf90) -mp
 - gcc (ou gfortran) -fopenmp
 - Vide “man page” do compilador
- O número de threads utilizado na execução é definido pelo valor da variável de ambiente OMP_NUM_THREADS. Em bash:
`export OMP_NUM_THREADS=4`
- Logo:
 - Programas OpenMP devem ser escritos para qualquer número de tarefas paralelas, pois a quantidade de tarefas é definida na execução



- Ao paralelizar um programa, busque independências
 - Tarefas independentes podem ser executadas simultaneamente
- Visão Superficial: as tarefas em OpenMP são iterações de laços (for em C, do em Fortran)
 - Pois laços tipicamente contém a maior parte da computação
- Nessa visão superficial, OpenMP só será utilizado em laços com iterações independentes
 - pois iterações independentes podem ser executadas simultaneamente
- Nessa visão superficial, não seria possível paralelizar laços que calculam máximo de um vetor, por exemplo



```
PROGRAM simple
```

```
USE omp_lib
```

```
IMPLICIT NONE
```

Constantes simbólicas e
interface de procedimentos

```
INTEGER, PARAMETER :: vSize=1000000000
```

```
REAL :: vec(vSize)
```

```
INTEGER :: i
```

Inicialização
(ou Input)

```
DO i = 1, vSize
```

```
    vec(i) = REAL(i - vSize/2) ** 2
```

```
END DO
```

Computação

```
DO i = 1, vSize
```

```
    vec(i) = SQRT(vec(i))
```

```
END DO
```

Iterações independentes
permitem paralelismo

Output

```
WRITE(*, '(' maximum = ', f9.0, '; minimum = ', f9.0)') &
```

```
    MAXVAL(vec), MINVAL(vec)
```

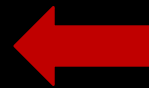
```
END PROGRAM simple
```



```

PROGRAM simple
  USE omp_lib
  IMPLICIT NONE
  INTEGER, PARAMETER :: vSize=1000000000
  REAL :: vec(vSize)
  INTEGER :: i
  DO i = 1, vSize
    vec(i) = REAL(i - vSize/2) ** 2
  END DO
  !$OMP PARALLEL DO
  DO i = 1, vSize
    vec(i) = SQRT(vec(i))
  END DO
  WRITE(*,(' maximum = ', f9.0,'; minimum = ',f9.0))&
    MAXVAL(vec), MINVAL(vec)
END PROGRAM simple
  
```

Paralelo



Execução simultânea
das iterações do laço



Procs	Tempo (s)	Speed-up
1	167,87	1,00
2	128,20	1,31
3	109,62	1,54
4	102,36	1,65
5	97,99	1,72
6	95,08	1,77



Paralelo

```

PROGRAM simple USE
  omp_lib IMPLICIT NONE
  INTEGER, PARAMETER :: vSize=1000000000
  REAL :: vec(vSize) INTEGER :: i
  DO i = 1, vSize
    vec(i) = REAL(i - vSize/2) ** 2
  END DO
  !$OMP PARALLEL DO
  DO i = 1, vSize
    vec(i) = SQRT(vec(i))
  END DO
  WRITE(*, "(" maximum = ", f9.0, "; minimum = ", f9.0)") &
    MAXVAL(vec), MINVAL(vec)
END PROGRAM simple
  
```



```

PROGRAM simple
  USE omp_lib
  IMPLICIT NONE
  INTEGER, PARAMETER :: vSize=1000000000
  REAL :: vec(vSize)
  INTEGER :: i

  Paralelo {
    !$OMP PARALLEL DO
    DO i = 1, vSize
      vec(i) = REAL(i - vSize/2) ** 2
    END DO
  }

  Paralelo {
    !$OMP PARALLEL DO
    DO i = 1, vSize
      vec(i) = SQRT(vec(i))
    END DO
  }

  WRITE(*, '(" maximum = ", f9.0, "; minimum = ", f9.0)') &
    MAXVAL(vec), MINVAL(vec)
END PROGRAM simple
  
```



Procs	Speed-up	
	V0	V1
1	1,00	1,00
2	1,31	1,41
3	1,54	1,83
4	1,65	2,07
5	1,72	2,25
6	1,77	2,37



```

PROGRAM simple
  USE omp_lib
  IMPLICIT NONE
  INTEGER, PARAMETER :: vSize=1000000000
  REAL :: vec(vSize)
  INTEGER :: i
  Paralelo { !$OMP PARALLEL DO
    DO i = 1, vSize
      vec(i) = REAL(i - vSize/2) ** 2
    END DO
  }
  Paralelo { !$OMP PARALLEL DO
    DO i = 1, vSize
      vec(i) = SQRT(vec(i))
    END DO
  }
  Sequential { WRITE(*, "(" maximum = ", f9.0, "; minimum = ", f9.0)') &
    MAXVAL(vec), MINVAL(vec)
  }
END PROGRAM simple
  
```



Trecho	% Tempo Exec Sequencial
Inicialização	7,79
SQRT	55,52
Min, Max	36,69

Aplicando Amdhal

Versão	Fração sequencial (%)	Speed-up máximo	Speed-up medido
V0	44,48	2,24	1,77
V1	36,69	2,72	2,37



```
PROGRAM simple
  USE omp_lib
  IMPLICIT NONE
  INTEGER, PARAMETER :: vSize=1000000000
  REAL :: vec(vSize)
  INTEGER :: i
  !$OMP PARALLEL DO
    DO i = 1, vSize
      vec(i) = REAL(i - vSize/2) ** 2
    END DO
  !$OMP PARALLEL DO
    DO i = 1, vSize
      vec(i) = SQRT(vec(i))
    END DO
  WRITE(*,(' maximum = ', f9.0,'; minimum = ',f9.0))&
    MAXVAL(vec), MINVAL(vec)
END PROGRAM simple
```



```

PROGRAM simple USE omp_lib

  IMPLICIT NONE
  INTEGER, PARAMETER :: vSize=1000000000
  REAL :: vec(vSize), maxTot(0:7), minTot(0:7)
  INTEGER :: i, this, nThreads

  !$OMP PARALLEL DO
  DO i = 1, vSize
    vec(i) = REAL(i - vSize/2) ** 2
  END DO

  !$OMP PARALLEL DO
  DO i = 1, vSize
    vec(i) = SQRT(vec(i))
  END DO

  maxTot = -1.0; minTot = REAL(vSize) ** 2

```

```

  !$OMP PARALLEL DO PRIVATE(this)
  DO i = 1, vSize
    this = OMP_GET_THREAD_NUM() ;
    nThreads = OMP_GET_NUM_THREADS()
    maxTot(this) = MAX(maxTot(this), vec(i))
    minTot(this) = MIN(minTot(this), vec(i))
  END DO

  WRITE(*,(' maximum = ', f12.0,
           ' ; minimum = ', f12.0))
    & MAXVAL(maxTot(0:nThreads-1)),
    & MINVAL(minTot(0:nThreads-1))

  END PROGRAM simple

```

OMP_NUM_THREADS=8



```
REAL :: ... maxTot(0:7), minTot(0:7)
```

```
maxTot = -1.0; minTot = REAL(vSize) ** 2
```

Paralelo

```
!$OMP PARALLEL DO PRIVATE(this)
```

```
DO i = 1, vSize
```

```
  this = OMP_GET_THREAD_NUM()
```

```
  nThreads = OMP_GET_NUM_THREADS()
```

```
  maxTot(this) = MAX(maxTot(this), vec(i))
```

```
  minTot(this) = MIN(minTot(this), vec(i))
```

```
END DO
```

Sequencial

```
WRITE(*, '(" maximum = ", f12.0, "; minimum = ", f12.0)') &
```

```
  MAXVAL(maxTot(0:nThreads-1)), &
```

```
  MINVAL(minTot(0:nThreads-1))
```




Procs	Speed-up
1	1,00
2	2,00
3	2,99
4	3,98
5	4,99
6	5,99



- Paralelismo OpenMP explora independências na codificação do programa
 - Parece fácil
 - Na maioria dos casos, é a forma mais fácil de gerar paralelismo
- Paralelismo OpenMP pode mudar substancialmente o programa
 - Devido ao paralelismo desejado
- Pelo que vimos, paralelismo OpenMP aplica-se a laços com iterações independentes
 - Visão parcial;
 - OpenMP é mais eficiente quando aplicado a grandes regiões independentes do programa



- Processos e Threads
- Excursão Inicial por OpenMP
- Padrão OpenMP



Introdução à Programação Paralela no Modelo Fork- Join utilizando o Padrão OpenMP 2.0



1. Diretivas

- Sintaxe
- Região Paralela
- Cooperação de Trabalho
- Combinação de Região Paralela e Cooperação de Trabalho
- Sincronização
- Ambiente

2. Funções

- Ambiente
- Sincronismo
- Tempo

3. Variáveis de Ambiente

- Ambiente

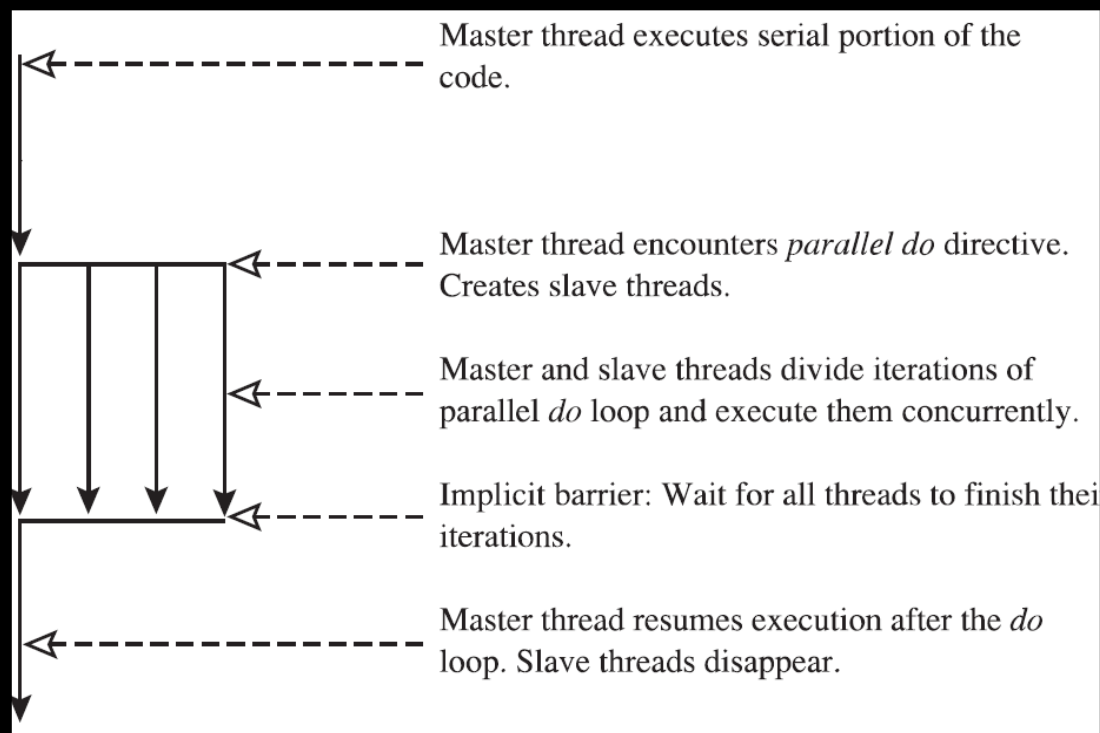


- Sintaxe:
`#pragma omp nome-da-diretiva <lista-de-cláusulas> new-line`
onde
 - <lista-de-cláusulas> contém 0 ou mais cláusulas separadas por vírgula
 - espaços separam o nome da diretiva da sentinela (omp) e da lista de cláusulas
- Diretivas são “case sensitive” em C - todas em caixa baixa (minúsculas)
- Declaração de constantes simbólicas por “`#include <omp.h>`”
- Compilação condicional:
 - A macro `_OPENMP` é definida se o programa foi compilado com a chave de compilação OpenMP ativada

```
#ifdef _OPENMP
    threadID = omp_get_thread_num();
#else
    threadID = 0
#endif
```



1. Um programa OpenMP executa sequencialmente (uma única thread denominada "**master thread**") até encontrar uma região paralela
2. Ao entrar na região paralela a thread mestre cria um grupo de threads e torna-se o mestre do grupo
3. Todas as threads do grupo executam os comandos na região paralela
4. Ao término da região paralela, todas as threads do grupo sincronizam (**barreira implícita**) e apenas a thread mestre continua a execução; as demais threads são destruídas
5. Qualquer nº de regiões paralelas pode ser criado.





- O número de threads criadas em uma região paralela é definido pelo valor da variável de ambiente OMP_NUM_THREADS. Em bash:
`export OMP_NUM_THREADS=4`
 - Pode ser alterado por invocação de funções de OpenMP e por cláusulas de diretivas



- No texto do programa OpenMP, a função `omp_get_num_threads()` retorna o número de threads do grupo atualmente em execução
 - Retorna 1 na parte sequencial do programa
- As threads são numeradas de 0 a $(\text{omp_get_num_threads}() - 1)$
 - Master Thread é a thread 0
- Já a função `omp_get_thread_num()` retorna o número (id) da thread que a invoca
 - entre 0 e $(\text{omp_get_num_threads}() - 1)$ em região paralela
 - 0 na região sequencial do programa



- Conjunto de N threads pode ser executado por qualquer número de núcleos (processadores)
 - Por exemplo, 8 threads podem ser executadas por um único núcleo
- Em PTHREADS, o conjunto de threads faz parte de um único processo
 - Esse processo realiza “time sharing” com outros processos no SO
 - Pode haver disputa por núcleos se outros processos estiverem em execução
- Em execuções iterativas, o SO tipicamente fornece `OMP_NUM_THREADS` núcleos ao processo OpenMP
 - Restrito ao número máximo de núcleos na máquina
- Em execuções batch, o usuário define o número de núcleos no script enviado para o sistema batch e no comando `aprun (*)`



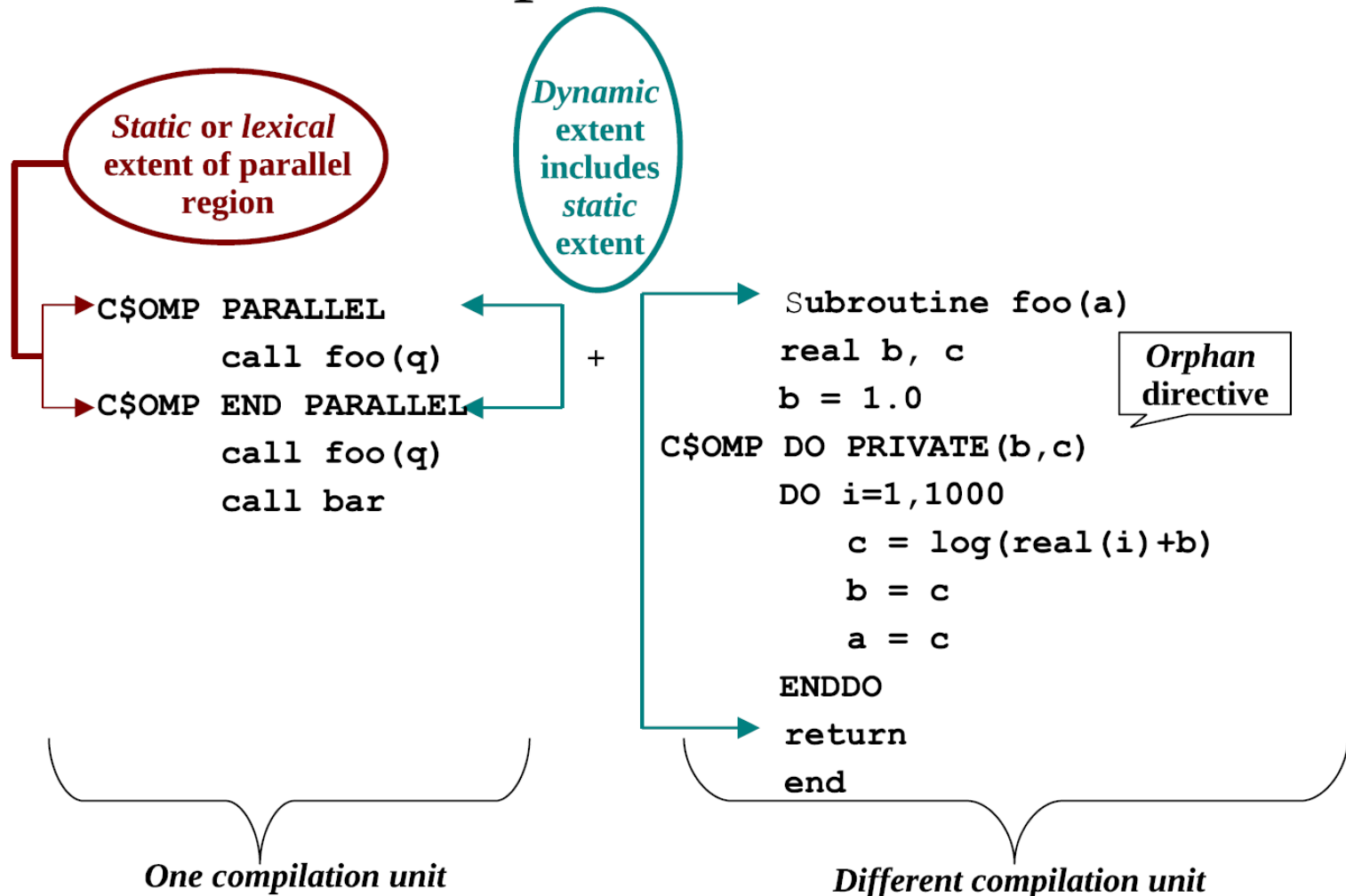
- PTHREADS possui mecanismo de atribuição de threads a núcleos
 - “scheduler” interno a PTHREADS, independente do “scheduler” do SO
 - Enquanto o SO atribui núcleos a processos, PTHREADS atribui threads a núcleos
- Em suma:
 - O SO (e o batch system) atribui um conjunto de núcleos a um processo, que pode ser com exclusividade ou não
 - PTHREADS controla como as N threads são atribuídas aos M núcleos fornecidos pelo SO



- **Abrangência Léxica (estática)** de uma diretiva OpenMP:
 - É o código compreendido entre o começo e o fim de um bloco estruturado (em C, por exemplo) que vem após a dita diretiva.
 - Qualquer chamada de função/procedure dentro do bloco gera uma abrangência dinâmica à qual a diretiva também se aplica.
- **Abrangência Dinâmica** de uma diretiva OpenMP:
 - Inclui tanto o seu alcance estático quanto os statements que são parte de sua árvore de chamadas.
- **Diretivas Órfãs** OpenMP:
 - Uma diretiva que está dentro da abrangência dinâmica mas não dentro da abrangência estática de outra diretiva.



Orphan directives





- Threads permitem a criação e destruição rápida de tarefas paralelas
- Excursão inicial por OpenMP demonstra a importância de medir o tempo de execução dos trechos do programa