



# Processamento Paralelo e Distribuído

## AULA 6

## Multithreaded Programming with OpenMP – Aula 3

Professor: Luiz Augusto Laranjeira  
[luiz.laranjeira@gmail.com](mailto:luiz.laranjeira@gmail.com)

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



# 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



- OpenMP implementa o modelo fork-join de execução paralela:
  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 time de threads e torna-se o mestre do time
  3. Os comandos na região paralela são executados por todas as threads no time
  4. Ao término da região paralela, todas as threads do time sincronizam (**barreira implícita**) e apenas a thread mestre continua a execução; as demais threads são destruídas
  5. Qualquer número de regiões paralelas pode ser criado



- Organização das Diretivas que criam e dividem paralelismo:
  - ...
  - Região Paralela
  - Cooperação de Trabalho
  - Combinação de Região Paralela e Cooperação de Trabalho
  - ...
- Região Paralela:
  - Cria paralelismo (abre e fecha)
  - Todas as threads executam o mesmo código
  - Não reduz o tempo de execução
- Cooperação de trabalho:
  - Divide a execução do código entre as threads
  - Reduz o tempo de execução
  - Só é permitida dentro de uma região paralela
- Combinação de Região Paralela e Cooperação de Trabalho:
  - Abre paralelismo e divide o trabalho em uma única diretiva



## 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



- Uma região paralela é definida por

```
#pragma omp parallel <lista-de-clausulas>  
<bloco-estruturado>
```

onde:

1. <bloco-estruturado> é um bloco estruturado de comandos da linguagem base – são proibidos saltos (“jumps”) de/para o bloco
2. <lista-de-clausulas> pode ser vazia ou conter:
  - Cláusulas de Paralelismo (não veremos)
  - Cláusulas de Escopo (private, shared, firstprivate)
  - Cláusulas de Redução (reduction)



## 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





- A região paralela apenas cria o time de tarefas (threads); não divide o trabalho entre as tarefas
  - Cada thread executa todo código na região paralela
  - A divisão de trabalho pode ser implementada estabelecendo trabalhos distintos para threads distintas, utilizando thread ID
    - Trabalhoso, fácil de errar, dependente do número de threads
- Comandos de cooperação de trabalho dividem o trabalho pelas threads
- Os comandos de cooperação de trabalho são:
  - **sections** – divide explicitamente bloco de comandos
  - **single** – atribui bloco de comandos a uma thread
  - **for** – divide laços com controle explícito de índices



- A execução de uma sequência de <blocos> é dividida entre as threads de forma que cada <bloco> é executado por uma única thread
- Todas as threads sincronizam (barreira) ao fim do comando

```
#pragma omp sections <lista-inicial-de-clausulas>
{
  #pragma omp section
  <structured-block>
  #pragma omp section
  <structured-block>
  ...
}
```



```
#pragma omp parallel
{
    #pragma omp sections
    {
        #pragma omp section
        work1();
        #pragma omp section
        work2();
    }
}
```

- O número máximo de threads que realizam trabalho útil é definido pelo texto do programa



- Uma única thread executa o <bloco-de-comandos>
- Todas as threads sincronizam (barreira) ao final do comando

```
#pragma omp single <lista-inicial-de-cláusulas>  
<structured-block>
```



```
#pragma omp single  
work1();
```

- Qual é a utilidade deste comando?
  - Execução sequencial no interior de uma região paralela evita quebrar a região paralela em duas



- A diretiva OpenMP para um laço é definida por  
`#pragma omp for <lista-de-clausulas>`  
`<laço for>`

onde lista de cláusulas pode conter:

- Cláusulas de Escopo
- Cláusula de Redução (já vista em região paralela)
- Cláusula de Divisão de Tarefas



- As iterações do <laço-for> são divididas entre as threads

```
#pragma omp for <lista-de-clausulas>
<laço-for>
```
- O <laço-for> obrigatoriamente tem contador explícito de iterações
  - for (i=0, i<n, i++)
- O compilador gera código que divide as iterações do laço pelas threads. Por exemplo, uma possível forma é
  - for (i=omp\_get\_thread\_num(), i<n, i+=omp\_get\_num\_threads())
- O compilador automaticamente privatiza o índice do laço for
  - Mas não as outras variáveis (e índices) no interior do laço

# Loop: Restrições



1. O corpo do laço pode ser um aninhamento de laços; apenas o laço externo do aninhamento é dividido entre as threads (em OpenMP2.0, modificada em OpenMP3.0)
2. São proibidos saltos para dentro e para fora do <laço-for>
  - Exclui laços com **break** (por que?)
3. Há uma **barreira implícita** ao final do laço
4. Cláusulas de escopo:
  - PRIVATE, SHARED, FIRSTPRIVATE, **LASTPRIVATE**





```
#define VSIZE 1024
```

```
int i;
```

```
float vec[VSIZE];
```

```
#pragma omp parallel
```

```
{
```

```
#pragma omp for private(i)
```

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

```
    vec[i] = pow((float)(i-VSIZE/2),2.0);
```

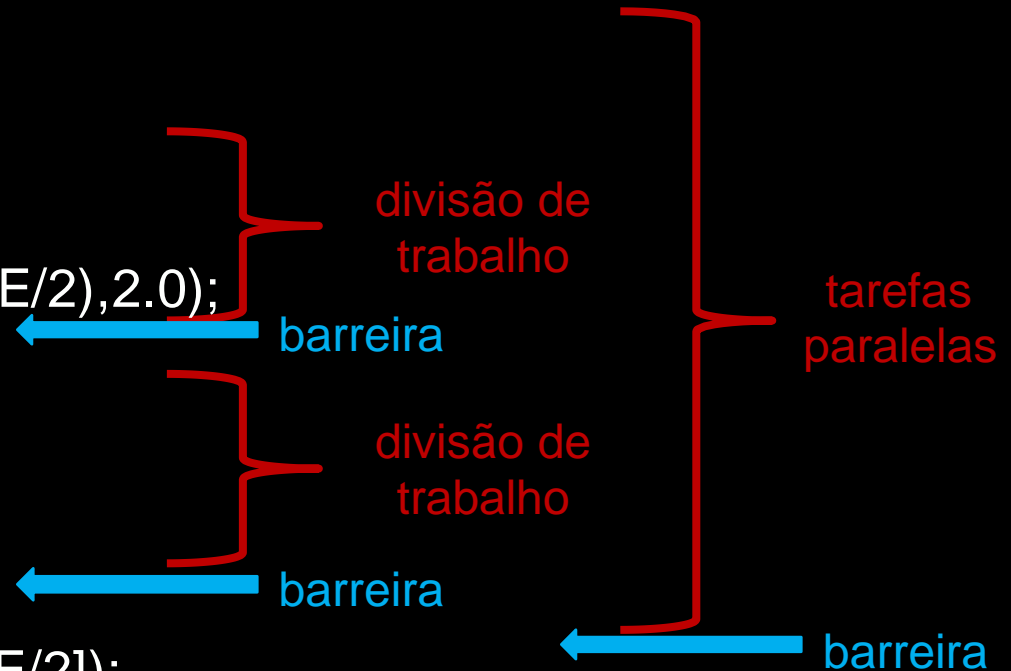
```
#pragma omp for private(i)
```

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

```
    vec[i] = sqrt(vec[i]);
```

```
}
```

```
printf(" meio %f\n", vec[VSIZE/2]);
```





- Comandos de cooperação de trabalho podem estar na extensão dinâmica de uma região paralela ou não
  - Execução paralela quando na extensão dinâmica
  - Execução sequencial (uma única thread) quando não
- Comandos de cooperação de trabalho são encontrados por todas as threads
  - Comandos consecutivos são encontrados na mesma ordem por todas as threads
- É proibido aninhar comandos de cooperação de trabalho
- Há uma barreira implícita ao final de cada comando de cooperação de trabalho
  - Todas as threads sincronizam no comando terminal
  - A barreira é eliminada pela inserção da cláusula **nowait** no comando



- A diretiva OpenMP para um laço é definida por

```
#pragma omp for <lista-de-clausulas>  
<laço for>
```

onde lista de cláusulas pode conter:

- Cláusulas de Escopo
- Cláusula de Redução (já vista em região paralela)
- Cláusula de Decomposição de Tarefas



- private, shared, firstprivate: já vistas
- **lastprivate** (<lista-de-variáveis>)
  - As variáveis são privatizadas
  - O valor da variável privada na thread que executa a última iteração do laço é copiada para a variável original na barreira ao término da construção

```
#pragma omp parallel
{
    #pragma omp for lastprivate(i)
    for (i=0; i<n-1; i++)
        a[i] = b[i] + b[i+1];
}
```

Exemplo de uso da  
diretiva **lastprivate**

- Com a utilização de **lastprivate**, o valor da variável privada  $i$  ao fim da região paralela será:  $i = n-1$



```
int x = 44;
#pragma omp parallel    // 4 threads
{
    #pragma omp for private(i)
    for (i=0; i<8; i++) {
        x = i;
        printf("Tnum = %d, x = %d\n",
            omp_get_thread_num(), x);
    }
}
printf("x = %d\n, x);
```

```
Tnum = 0, x = 0
Tnum = 0, x = 1
Tnum = 2, x = 4
Tnum = 2, x = 5
Tnum = 3, x = 6
Tnum = 3, x = 7
Tnum = 1, x = 2
Tnum = 1, x = 3
x = 44
```

```
int x = 44;
#pragma omp parallel    // 4 threads
{
    #pragma omp for lastprivate(i)
    for (i=0; i<8; i++) {
        x = i;
        printf("Tnum = %d, x = %d\n",
            omp_get_thread_num(), x);
    }
}
printf("x = %d\n, x);
```

```
Tnum = 0, x = 0
Tnum = 0, x = 1
Tnum = 2, x = 4
Tnum = 2, x = 5
Tnum = 3, x = 6
Tnum = 3, x = 7
Tnum = 1, x = 2
Tnum = 1, x = 3
x = 8
```



- A diretiva OpenMP para um laço é definida por

```
#pragma omp for <lista-de-clausulas>  
<laço for>
```

onde lista de cláusulas pode conter:
  - Cláusulas de Escopo
  - Cláusula de Redução (já vista em região paralela)
  - Cláusula de Decomposição de Tarefas



- `schedule (type, [chunk])`
  - divide o espaço de iterações do laço em trechos de tamanho `chunk` e atribui trechos a threads da forma determinada por `type`
  - Onde
    - `chunk`, se presente, é uma expressão inteira que define o número de iterações atribuído a cada thread
    - `type` é um de:
      - `static`
      - `dynamic`
      - `guided` (Não veremos)
      - `runtime` (Não veremos)
  - A cláusula `schedule` atribui conjuntos de iterações do laço a tarefas (**decomposição de tarefas, task decomposition**). O tamanho do conjunto é definido por `chunk`
- Mas também atribui tarefas a threads (**mapeamento de tarefas, task mapping**). O mapeamento é definido por `type`
- **mapping**



- **schedule (static, [chunk])**
  - Divide o espaço de iterações do laço em trechos de “chunk” iterações consecutivas
  - Atribui estaticamente trechos consecutivos à threads consecutivas, em “round-robin”
    - o primeiro trecho à thread 0, o segundo trecho à thread 1, e assim sucessivamente
  - Caso “chunk” não seja especificado, o espaço de índices do laço é dividido em trechos aproximadamente iguais e cada thread recebe um único trecho





## Chunk Ausente

*12 iterações, três threads*



Distribuição por blocos

Block Distribution



## Chunk Unitário

*12 iterações, três threads*



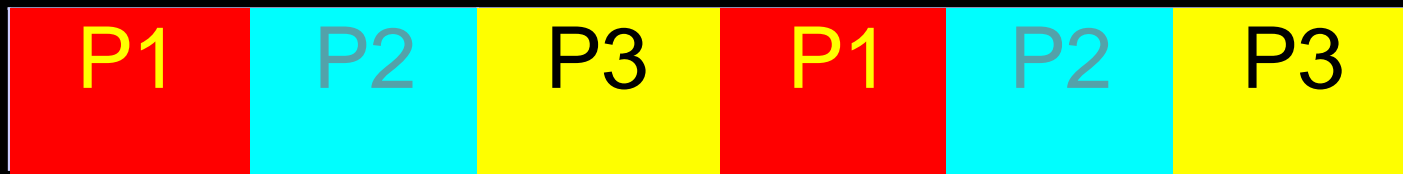
Distribuição Cíclica

Cyclic Distribution



## Chunk = 2

*12 iterações, três threads*



Distribuição Cíclica por Blocos

Block Cyclic Distribution



- Ex: em uma região paralela com 2 threads, o laço

`#pragma omp for schedule (static, k)`

`for (i=1, i<=10, i++)`

tem mapeamento de tarefas:

- cíclico se  $k=1$
- por blocos de tamanho 5 se  $k$  ausente
- por blocos de tamanho 2 divididos ciclicamente se  $k=2$



- **schedule (dynamic, [chunk])**
  - Atribui blocos de “chunk” iterações consecutivas a threads dinamicamente
  - Isto é, assim que uma thread termina a execução de um “chunk” de iterações ela obtém o próximo “chunk” dinamicamente
    - A ausência de chunk é equivalente a chunk=1
- Qual é a utilidade dessa construção?
- A cláusula schedule (dynamic) é particularmente útil se o tempo de execução das iterações do laço variar dinamicamente com a iteração do laço (desbalanceamento dinâmico de carga)



- O número de iterações do laço é computado antes de entrar na construção
- As iterações do laço são divididas entre as threads conforme especificado pela cláusula `schedule`. Na ausência da cláusula `schedule`, o default depende da implementação.
- Diretivas `LOOP` em laços distintos com o mesmo número de iterações e `schedule` na mesma região paralela podem distribuir iterações a threads em ordem distinta, exceto em `schedule (static)`
- Programas que assumem qual thread executa qual iteração não são aderentes ao padrão, exceto no caso `schedule (static)`



## 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



- Combina região paralela e cooperação de trabalho na mesma diretiva
  - Cria uma única região paralela com uma única diretiva de cooperação de trabalho
- Exemplo:
  - `#pragma omp parallel for`
- Semântica: Idêntico a usar a diretiva PARALLEL seguida pela diretiva de cooperação de trabalho
  - Custo: Overhead de criar e destruir as threads
- Benefício: O restante do código é serial
  - Não precisa abrir uma seção paralela extensa e lidar com paralelismo fora dos laços





```
#define VSIZE 1024
```

```
int i;
```

```
float vec[VSIZE];
```

```
#pragma omp parallel for private(i)
```

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

```
vec[i] = pow((float)(i-VSIZE/2),2.0);
```

```
#pragma omp parallel for private(i)
```

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

```
vec[i] = sqrt(vec[i]);
```

```
printf(" meio %f\n", vec[VSIZE/2]);
```

Tarefas paralelas com  
divisão de trabalho

barreira

Tarefas paralelas com  
divisão de trabalho

barreira

- Abrir e fechar paralelismo é custoso
- É preferível uma única região paralela



```
#define VSIZE 1024
```

```
int i;
```

```
float vec[VSIZE];
```

```
#pragma omp parallel
```

```
{
```

```
#pragma omp for private(i)
```

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

```
    vec[i] = pow((float)(i-VSIZE/2),2.0);
```

```
#pragma omp for private(i)
```

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

```
    vec[i] = sqrt(vec[i]);
```

```
}
```

```
printf(" meio %f\n", vec[VSIZE/2]);
```

