Introdução a programação paralela com OpenMP

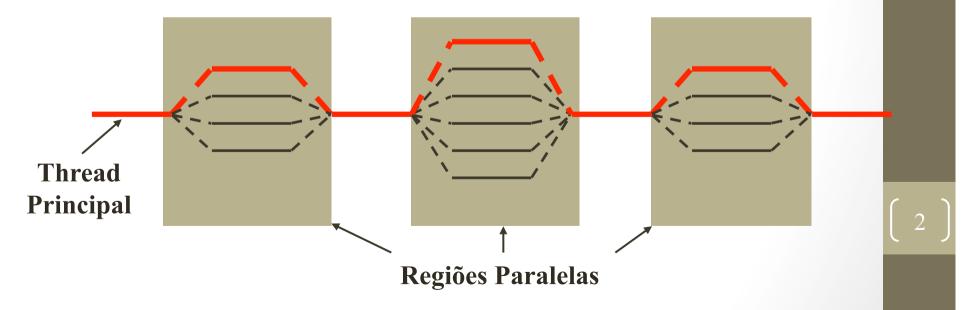
Física Computacional 2012.2

Modelo de Programação

- Thread principal divide-se em um conjunto de threads quando necessário
 - Geranciado de maneira quase transparente

•

 Paralelismo é adicionado de maneira incremental: Um programa sequencial evolui para um programa paralelo.



OpenMP: Biblioteca com mais de 20 rotinas

- Rotinas de acesso ao ambiente:
 - Modificar/verificar número de threads

```
omp_[set|get]_num_threads()
omp_get_thread_num()
omp_get_max_threads()
```

• Está em uma região paralela?

```
omp in parallel()
```

Quantos processadores tem o sistema?

```
omp get num procs()
```

Travamentos explícitos

```
omp_[set|unset]_lock()
```

E muito mais...

Alguns detalhes

 A maioria dos construtores são formadas por diretivas de compilação

```
    CeC++:
        #pragma omp construct [clause [clause]...]
    Fortran:
        C$OMP construct [clause [clause]...]
        !$OMP construct [clause [clause]...]
        *$OMP construct [clause [clause]...]
```

- Compile com
- g++ -fopenmp -o hello hello.c -lm
- Máquina com dois núcleos

```
joao@mercurio:~/openmp$ ./hello
Hello World. I'm thread 0 out of 2.
Iter:0
Iter:1
Hello World. I'm thread 1 out of 2.
Iter:0
Iter:0
Iter:1
fim
joao@mercurio:~/openmp$
```

Compartilhamento de tarefas

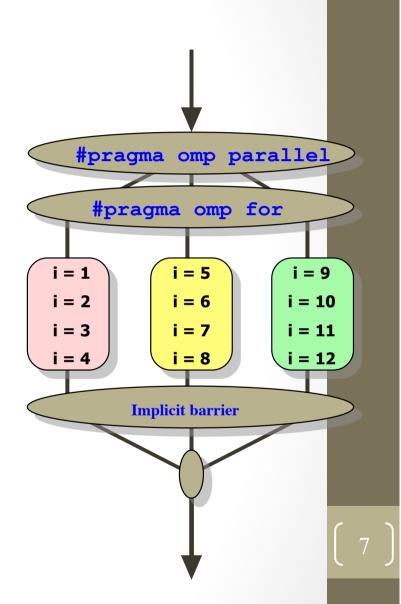
- Descreve a distribuição de tarefas
- Três categorias:
 - Contrutor "omp for"
 - Construtor "omp sections"
 - Contrutor "omp task"

Automaticamente divide o trabalho entre as threads

"omp for"

```
// assume N=12
#pragma omp parallel
#pragma omp for
    for(i = 1, i < N+1, i++)
        c[i] = a[i] + b[i];</pre>
```

- Threads executam iterações diferentes
- Threads devem aguardar no final do construtor



Combinando Construtores

Os dois códigos abaixo são equivalentes

```
#pragma omp parallel
{
    #pragma omp for
    for ( int i=0;i< MAX; i++) {
        res[i] = huge();
    }
}</pre>
```

```
#pragma omp parallel for
   for (int i=0;i< MAX; i++) {
      res[i] = huge();
   }</pre>
```

Cláusula provate

- Reproduz a variável para cada thread
 - Variáveis não são inicializadas
 - Qualquer valor for a da região paralela é indefinida
 - Declarando uma variável como private, significa que cada thread irá ter uma cópia dela.
 - O valor da variável x na thread 1 é diferente do valor da variável x da thread 2.

```
void* work(float* c, int N) {
    float x, y; int i;
#pragma omp parallel for private(x,y)
    for(i=0; i<N; i++) {
        x = a[i]; y = b[i];
        c[i] = x + y;
    }
}</pre>
```

A cláusula schedule

Afeta como os loops são distribuídos entre as threads

schedule(static [,chunk])

- Blocos d iterações de tamanho "chunk" de threads
- Distribuição "Round robin"
- Baixo "overhead" Pode causar desbalanceamento de carga

schedule(dynamic[,chunk])

- Quando uma thread acaba seu trabalho, requisita mais
- Alto "overhead", pode reduzir o desbalanceamento de carga

schedule(guided[,chunk])

- Schedule dinâmico com bloco grande
- Tamanho dos bloco diminue até valores não menores que "chunck".

Exemplo schedule

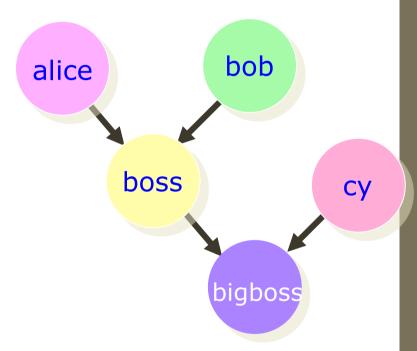
```
#pragma omp parallel for schedule (static, 8)
   for( int i = start; i <= end; i += 2 )
   {
     if ( TestForPrime(i) ) gPrimesFound++;
   }</pre>
```

- Iterações são divididas em "pedaços" de tamanho 8
- Se start = 3, então o primeiro pedaço é:

$$i={3,5,7,9,11,13,15,17}$$

Paralelismo de Funções

```
a = alice();
b = bob();
s = boss(a, b);
c = cy();
printf ("%6.2f\n", bigboss(s,c));
```



alice,bob, e cy podem ser calculados em paralelo

omp sections

"s" aqui

- #pragma omp sections
- Deve estar dentro de uma região paralela.
- Precede um bloco contendo N sub-blocos de código que podem se executados por N threads.
- Engloba cada "omp section"

#pragma omp section

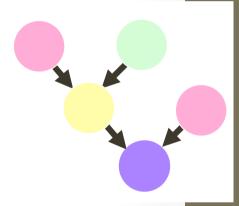
There is no "s" here

- Precede cada sub-bloco de código
- Segmentos são distribuídos entre as threads disponíveis.

Paralelismo funcional usando omp sections

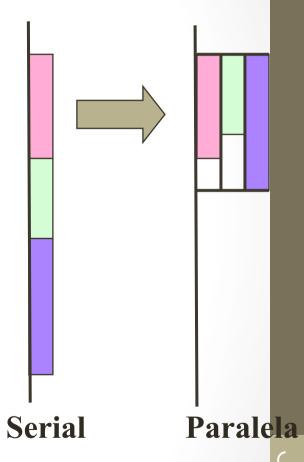
```
#pragma omp parallel sections
{
    #pragma omp section
        double a = alice();
    #pragma omp section
        double b = bob();
    #pragma omp section
        double c = cy();
}

    double s = boss(a, b);
    printf ("%6.2f\n", bigboss(s,c));
```



Vantagens de seções paralelas

 Seções independentes são executadas paralelamente. Redução do tempo de execução.



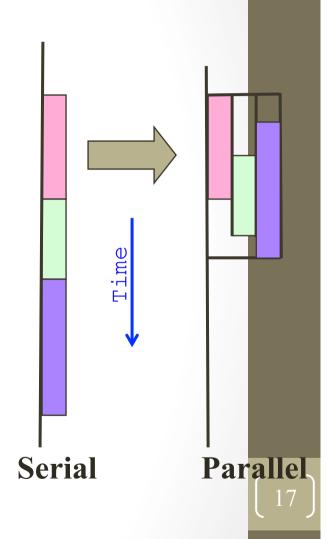
Nova funcionalidade do OpenMP

 Tasks – Maior mudança na versão 3.0 do OpenMP

- Permite paralelização de problemas irregulares.
 - Loops sem bordas
 - Algoritmos recursivos
 - Produtor/Consumidor

O Que são tasks?

- Tasks são unidades independentes
- Cada thread faz uma tarefa específica
- Uma tarefa pode ser executada imediatamente ou depois
 - O sistema decide, durante a execução
- Tasks são compostas de
 - Código para execução
 - dados
 - Variáveis de controle interno (ICV)



Exemplo simples de Tasks

```
#pragma omp parallel
// considere 8 threads
 #pragma omp single private(p)
    // algum código aqui...
    node *p = head_of_list;
    while( p != end_of_list ) {
    #pragma omp task___
        processwork(p);
       = p->next;
```

Um conjunto de 8 threads criadas

Somente uma thread executa o loop

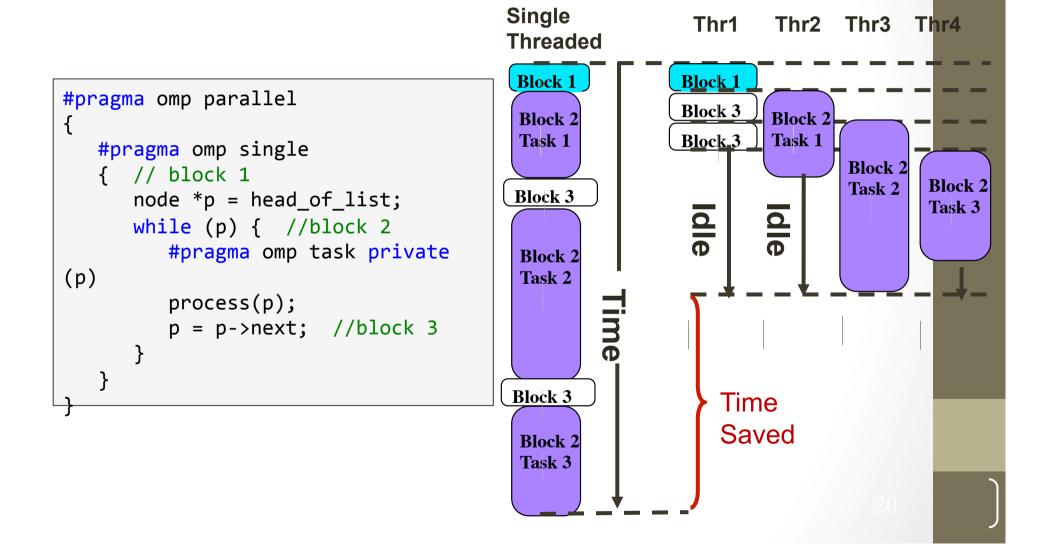
A thread que executa o loop, cria uma tarefa para cada instância de processwork()

Construtor de Tasks -

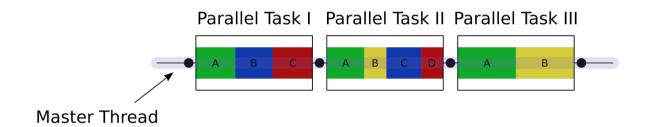
- Um conjunto de threads é criado no construtor omp parallel
- Uma thread é selecionada para executar o loop, considere thread "L"
- Thread L opera o loop while, cria tarefas e obtem o próximo ponteiro
- A cada vez que a thread L cruza o contrutor omp task cgera uma nova tarefa
- Cada tarefa executa sua própria thread.

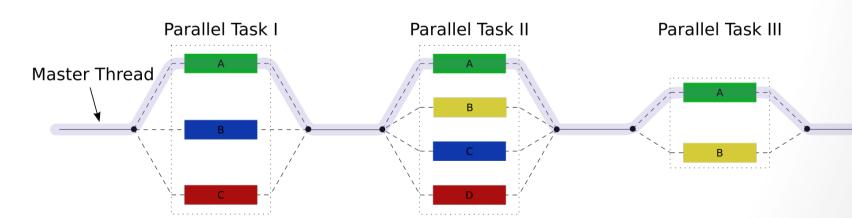
Por que são úteis?

Têm potencial para palelizar padrões irregulares e chamadas recursivas



Tasks: Perspectiva





Barreiras implícitas

- Barreiras implícitas
 - parallel barreira necessária, não pode ser removida
 - for
 - single
- Barreiras desnecessárias, podem ser removidas com a cláusula nowait
 - Aplicável a **nowait** :
 - for
 - single

Nowait

```
#pragma omp for nowait
for(...)
{...};
```

```
#pragma single nowait
{ [...] }
```

Utilize quando não há necessidade de espera entre os loops

```
#pragma omp for schedule(dynamic,1) nowait
for(int i=0; i<n; i++)
  a[i] = bigFunc1(i);

#pragma omp for schedule(dynamic,1)
for(int j=0; j<m; j++)
  b[j] = bigFunc2(j);</pre>
```

Barreiras

- Sincronização explícita
- Cada thread irá aguardar na barreira até que todas as threads cheguem nele.

```
#pragma omp parallel shared(A, B, C)
{
    DoSomeWork(A,B); // Processed A into B
#pragma omp barrier

    DoSomeWork(B,C); // Processed B into C
}
```

Operações atômicas

Atualizações únicas em variáveis

```
float dot_prod(float* a, float* b, int N)
{
    float sum = 0.0;
#pragma omp parallel for shared(sum)
    for(int i=0; i<N; i++) {
        sum += a[i] * b[i];
    }
    return sum;
}</pre>
```

Examplo: produto escalar

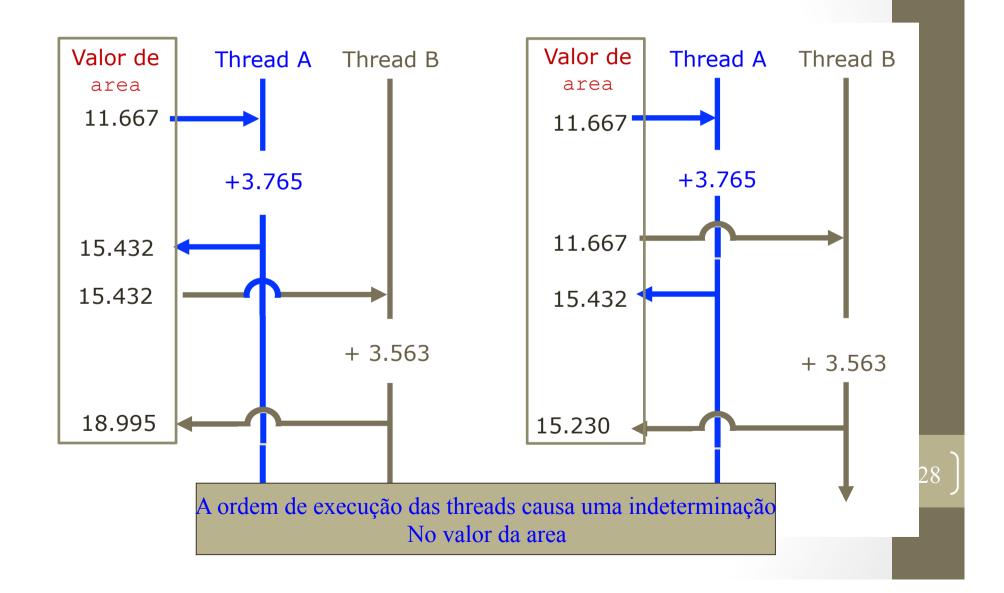
```
float dot_prod(float* a, float* b, int N)
{
    float sum = 0.0;
#pragma omp parallel for shared(sum)
    for(int i=0; i<N; i++) {
        sum += a[i] * b[i];
    }
    return sum;
}</pre>
```

O Que está errado?

Condição de corrida

- Condição de corrida é um comportamento não determinado que ocorre quando duas ou mais threads alteram/acessam uma variável compartilhada.
- Por exemplo, supunha que duas threads estejam executando a mesma instrução area += 4.0 / (1.0 + x*x);

Dois possíveis cenários



Proteção dos dados compartilhados

 Devemos proteger o acesso ao dados compartilhados que são modificados.

```
float dot_prod(float* a, float* b, int N)
{
    float sum = 0.0;
#pragma omp parallel for shared(sum)
    for(int i=0; i<N; i++) {
#pragma omp critical
        sum += a[i] * b[i];
    }
    return sum;
}</pre>
```

Cláusula Reduction

reduction (op : list)

A lista de variáveis deve ser declarada como "shared"

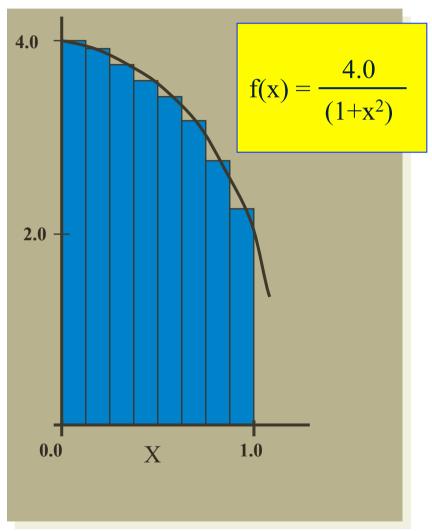
- Dentro da região paralela:
 - Uma cópia provada de cada variável da lista é criada e inicializada, dependendo da operação.
 - As cópias são atualizadas localmente pelas threads
 - No final, o contrutor combina as variáveis privadas

Example de redução

```
#pragma omp parallel for reduction(+:sum)
  for(i=0; i<N; i++) {
    sum += a[i] * b[i];
}</pre>
```

- Cada thread tem sua própria variável sum
- Todas as cópias locais de sum são somadas no final e armazenadas numa variável compartilhada.

Integração numérica



```
\frac{4.0}{(1+x^2)} dx = pi
```

```
static long num_steps=100000;
double step, pi;
void main() {
   int i;
   double x, sum = 0.0;
   step = 1.0/(double) num_steps;
   for (i=0; i< num_steps; i++){</pre>
      x = (i+0.5)*step;
      sum = sum + 4.0/(1.0 + x*x);
   pi = step * sum;
   printf("Pi = %f\n",pi);
```

Integração numérica

```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include "omp.h"
int main(int argc, char* argv[])
{
    int num_steps = atoi(argv[1]);
    double step = 1./(double(num_steps));
    double sum;
#pragma omp parallel for reduction(+:sum)
     for(int i=0; i<num_steps; i++) {</pre>
         double x = (i + .5)*step;
         sum += 4.0/(1.+ x*x);
}
    double my_pi = sum*step;
    printf("Pi = %f\n", my_pi);
    return 0;
```

C/C++ Operações de Redução

Operador	Valor inicial
+	0
*	1
1	0
^	0

Operador	Valor Inicial
&	~0
	0
&&	1
	0