Centro de Ciências Exatas e Tecnológicas

Universidade Federal de Viçosa

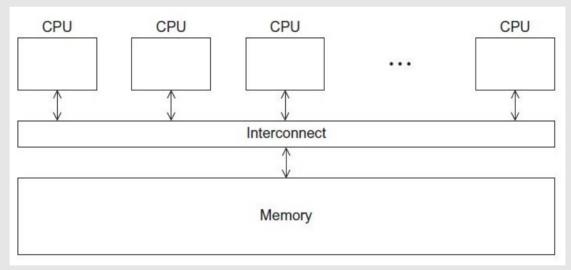
INF 310 – Programação Concorrente e Distribuída

OpenMP

Professor: Vitor Barbosa Souza

vitor.souza@ufv.br

• OpenMP = *Open Multiprocessing*



Modelo de programação paralela de memória compartilhada

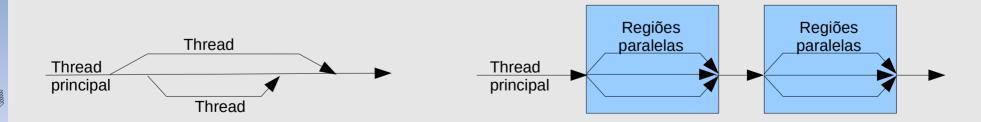


- Pthreads vs OpenMP
 - Pthreads
 - Utilizada através de bibliotecas ligadas ao programa
 - Utilizada com qualquer compilador se o sistema implementar as bibliotecas
 - OpenMP
 - Utilizada através de diretivas
 - Requer suporte do compilador a tais diretivas
 - Caso não tenha suporte, tais diretivas serão simplesmente ignoradas



• Pthreads vs OpenMP

Pthreads	OpenMP
Threads podem ser independentes	Threads executam o mesmo código
Baixo nível (cada detalhe deve ser especificado para cada thread)	Alto nível (interações de baixo nível podem ser mais difíceis de programar)





- Benefícios do OpenMP
 - Facilidade
 - Escalabilidade
 - Portabilidade
 - Permite paralelização de modo incremental



- Biblioteca: omp.h
- Modelo baseado em diretivas de programação
- Em C e C++ é utilizada a instrução especial:

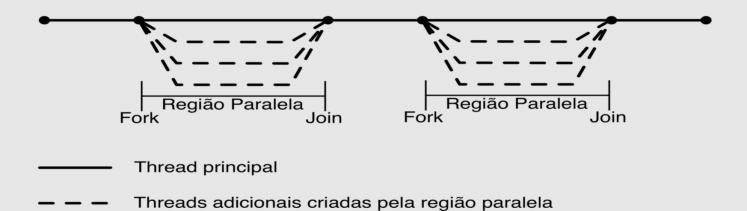
#pragma

- Todos as diretivas OpenMP iniciam com pragma omp
 - exemplo:

#pragma omp parallel



• Criação das threads e sincronização





```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <omp.h>
void Hello(void) {
                                                  Variáveis privadas de cada thread
    int myself=omp_get_thread_num();
                                                    (cada thread tem sua pilha)
    int total=omp_get_num_threads();
    printf("Hello da thread %d de %d\n", myself, total);
int main(){
    #pragma omp parallel
    Hello();
    return 0;
```



Compilando

```
$ g++ -fopenmp -o omp_hello omp_hello.c
```

Executando

```
$ ./omp_hello
Hello da thread 0 de 4
Hello da thread 3 de 4
Hello da thread 1 de 4
Hello da thread 2 de 4
```



```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <omp.h>
void Hello(void) {
    int myself=omp_get_thread_num();
    int total=omp_get_num_threads();
    printf("Hello from thread %d of %d\n", myself, total);
int main(int argc, char* argv[]){
    int numThreads=atoi(argv[1]);
    #pragma omp parallel num_threads(numThreads)
    Hello();
    return 0;
```



Executando

```
$ ./omp_hello 5
Hello from thread 0 of 5
Hello from thread 3 of 5
Hello from thread 1 of 5
Hello from thread 2 of 5
Hello from thread 4 of 5
```



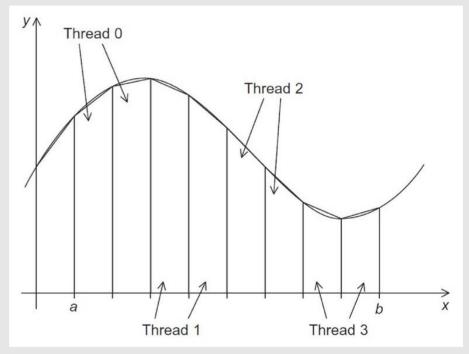
A regra do trapézio

- Cálculo da área total em 2 etapas:
 - Cálculo das áreas individuais
 - Soma da área total

totalArea += myArea

A soma da área total deve ser feita com exclusão mútua

#pragma omp critical
totalArea += myArea



Atribuição de trapézios às threads



A regra do trapézio

```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <omp.h>
double f(double x) {
    return 4.0/(1+x*x); //função para valor de pi
void Trapezio(double a, double b, int n, double *totalArea);
int main(){
    double totalArea=0.0;
    double a=0.0; //início
    double b=1.0;
                       //fim
    int n=1000;
                       //número de trapézios
    #pragma omp parallel
    Trapezio(a,b,n,&totalArea);
    printf("Area = %f", totalArea);
    return 0;
```



A regra do trapézio

```
void Trapezio(double a, double b, int n, double *totalArea) {
    double base, x, myArea;
    int myself=omp get thread num();
    int numThreads=omp_get_num_threads();
    base = (b-a)/n;
                                       //largura da base
    int ini=myself*n/numThreads;
                                       //primeiro trapézio de cada thread
    int fim=(myself+1)*n/numThreads; //último trapézio de cada thread
    double localA=a+ini*base;
                                     //posição de início da thread
    double localB=a+fim*base;
                                      //posição final da thread
    myArea = (f(localA) + f(localB))/2.0;
    for (int i=ini+1;i<fim;i++) {</pre>
        x=a+i*base;
                                       //soma de todas as alturas
        myArea+=f(x);
    mvArea*=base;
    #pragma omp critical
                                      //uso de exclusão mútua para
    *totalArea+=myArea;
                                       //atualização da área total
```



Outras rotinas úteis

- omp_get_thread_num(): retorna o número identificador de uma thread
- omp_get_num_threads(): retorna o número de threads disparadas dentro de uma região paralela
- omp_set_num_threads(int): define o número de threads a serem utilizadas nas próximas regiões paralelas
- omp_get_num_procs(): retona o número de núcleos disponíveis na máquina



- Depende do momento da criação da variável
- O escopo pode ser definido explicitamente através do uso de cláusulas para a região parallel

	Global	Privada	
Implícito	Variável criada antes da seção <i>parallel</i>	Criação dentro da seção <i>parallel</i>	
Explícito	Cláusula shared	Cláusula <i>private</i>	



- Uso de clásulas
 - Comando:

```
#pragma omp parallel <clausula>
```

- Cláusulas:
 - private (var1, var2, ...)
 - shared (var1, var2, ...)
 - firstprivate (var1, var2, ...)
 - default (none)
 - reduction (operador: var1, var2, ...)

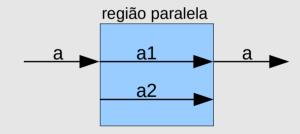


- private (var1, var2,...)
 - Indica quais variáveis serão privadas
 - Estas variáveis são inicializadas com valor 0 (zero)
 - Exemplo:

```
int a = 1;
#pragma omp parallel private(a) num_threads(2)
printf("paralelo = %d\n", a);
printf("sequencial = %d\n", a);
```

• Saída:

```
paralelo = 0
paralelo = 0
sequencial = 1
```



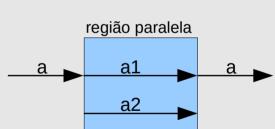


- firstprivate (var1, var2,...)
 - Indica quais variáveis serão privadas
 - Variáveis inicializadas com valor definido antes da região paralela

```
• Exemplo:
int a = 1;
#pragma omp parallel firstprivate(a) num_threads(2)
{
    a += 1;
    printf("paralelo = %d\n", a);
}
printf("sequencial = %d\n", a);
```

Saida:
 paralelo = 2
 paralelo = 2
 sequencial = 1



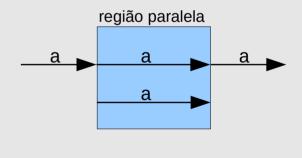


- shared (var1, var2,...)
 - Indica quais variáveis serão compartilhadas entre threads
 - Cada thread possui uma referência à variável original

```
• Exemplo:
 int a = 1;
#pragma omp parallel shared(a) num_threads(2)
     printf("paralelo = %d\n", a);
     a = 2:
printf("sequencial = %d\n", a);

    Saída:

paralelo = 1
paralelo = 1
 sequencial = 2
OU
paralelo = 1
paralelo = 2
```





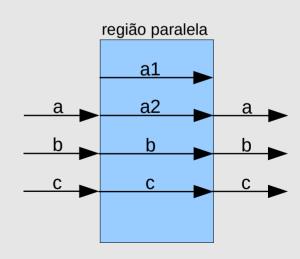
sequencial = 2

- default (none)
 - Suprime o escopo implícito de variáveis
 - Exceção para variáveis declaradas dentro da região paralela
 - Exemplo:

```
int a = 1, b=2, c=3;
#pragma omp parallel default(none) firstprivate(a) shared(b,c) \
         num_threads(2)
     a = 2:
    b = c;
     c = a;
printf("%d, %d, %d\n", a,b,c);

    Saída:

1, 3, 2
OU
 1, 2, 2
```





Considere a seguinte versão da implementação da regra do trapézio

```
double LocalTrapezio(double a, double b, int n);
...
totalArea=0.0
#pragma omp parallel
{
    #pragma omp critical
    totalArea+=LocalTrapezio(a,b,n);
}
```

Qual o problema nessa versão?
 LocalTrapezio(...) seria chamada por cada thread com exclusão mútua



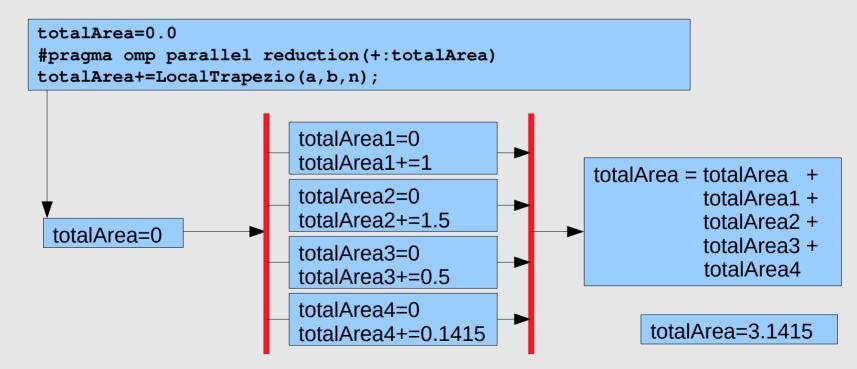
Segunda tentativa

```
double LocalTrapezio(double a, double b, int n);
...
totalArea=0.0
#pragma omp parallel
{
    double myArea=0.0 //privado
    myArea+=LocalTrapezio(a,b,n);
    #pragma omp critical
    totalArea+=myArea
}
```

Uso de redução é uma alternativa mais limpa!



- Cláusula reduction
 - Aplica uma mesma operação binária repetidamente a uma sequência de operandos para obter um único resultado final





Sintaxe

```
reduction(<operador>:<lista de variáveis>)
```

- As variáveis privadas são iniciadas com o valor identidade (0 para soma, 1 para multiplicação...)
- Operadores possíveis:

```
+ * - & | ^ && |
```

 Como a subtração não é comutativa nem associativa, a redução com subtração funciona internamente como uma soma



- OpenMP permite paralelização automática de laços do tipo for
 - código sequencial baseado na regra do trapézio

código paralelo com diretiva parallel for

```
h=(b-a)/n;
approx=(f(a) + f(b))/2.0;
#pragma omp parallel for reduction(+:approx)
for (i=1; i<=n-1; i++) //parallel for é seguida de for
    approx += f(a + i*h);//i é sempre privada
approx = h*approx;</pre>
```



- Nem todos os for são paralelizáveis
 - Deve ser possível determinar número de iterações

Exceção: é possível utilizar exit no corpo do loop



- Nem todos os for são paralelizáveis
 - O laço for deve seguir a sua forma canônica

- *index* deve ser variável inteira ou ponteiro
- start, end e incr devem ser do tipo inteiro
- index, start, end e incr não podem ser alterados no loop



Encontrando dependências entre loops

```
#pragma omp parallel for
for (i=0; i<n; i++) {
    x[i]=a + i*h;
    y[i]=exp(x[i])
}</pre>
```

- sem problema na paralização
 - as duas instruções são atribuídas à mesma thread



Estimando o valor de Pi

```
- Pi = 4*(1 - 1/3 + 1/5 - 1/7 + ...)

double factor = 1.0;
double sum = 0.0;
#pragma omp parallel for reduction(+:sum)
for (k=0; k<n; k++) {
    sum += factor / (2*k+1);
    factor = -factor;
}
pi_approx = 4.0*sum;</pre>
```

- factor atualizado em uma iteração e utilizado em outra



Estimando o valor de Pi

```
- Pi = 4*(1-1/3 + 1/5 - 1/7 + ...)

double factor = 1.0;
double sum = 0.0;
#pragma omp parallel for reduction(+:sum) private(factor)
for (k=0; k<n; k++) {
    factor = (k%2 == 0)? 1.0 : -1.0;
    sum += factor / (2*k+1);
}
pi_approx = 4.0*sum;</pre>
```

- factor não pode ser compartilhada



• Bubble sort (sequencial)

```
for (list_length=n; list_length>=2; list_length--)
    for (i=0; i<list_length-1; i++)
        if (a[i]>a[i+1]) {
            tmp = a[i];
            a[i] = a[i+1];
            a[i+1] = tmp;
        }
```

Apresenta dependência entre loops tanto no loop interno quanto no externo



- Odd-even sort
 - Adaptação do bubble sort para permitir paralelismo
 - Elementos comparados dependem da fase (par ou ímpar)

Fase	0	1	2	3	4
-	9	6	8	7	5
0	6	4 9	7 🗡	8	5
1	6	7 🖍	4 9	5 🖍	8
2	6 ♥	▼ 7	5 🖊	4 9	8
3	6	5 🖍	7	8 🖊	4 9
4	5 🖍	4 6	7 ♥	▼ 8	9



- Odd-even sort
 - Utilizando parallel for

As threads são criadas e destruídas a cada iteração



- Odd-even sort
 - Utilizando diretivas for



Não recria as

threads a cada

iteração

Checagem de erros

- Garantir portabilidade
- Funções exclusivas do OpenMP podem resultar em erros se o compilador não tiver suporte
- Utilizar a diretiva _OPENMP

```
#ifdef _OPENMP
    int myself = omp_get_thread_num();
    int nThreads = omp_get_num_threads();
#else
    int myself = 0;
    int nThreads = 1;
#endif
```



Diretiva *single*

- Apenas uma das threads executa o bloco
 - Uma barreira é automaticamente utilizada no final do bloco single, mas não no início #pragma omp parallel

```
#pragma omp parallel
{
    printf("Hello da thread %d\n", omp_get_thread_num());

    #pragma omp single
    printf("Single executado pela thread %d\n", omp_get_thread_num());
    /* barreira criada automaticamente */
```

- Cláusula nowait pode ser utilizada para evitar que threads fiquem esperando #pragma omp single nowait func();
- Cláusula master tem função parecida à cláusula single
 - Apenas thread mestre executa o bloco
 - Não existe barreira ao final do bloco



Diretiva *sections*

- Permite que threads executem códigos distintos
 - Cada section é executada por apenas 1 thread
 - Demais threads ficam paradas no final do bloco sections

- Cláusula *lastprivate*
 - Valor das variáveis estarão disponíveis após o bloco sections
- Construção combinada também é possível #pragma omp parallel sections



Cláusula schedule

- Permite controlar o modo de escalonamento das threads
- Utilizada apenas em loops
 - Supondo que o tempo de execução de f é proporcional ao valor de i

```
float soma=0;
for (int i=0; i<n; ++i)
    soma+=f(i);</pre>
```

 Dependendo do escalonamento utilizado as primeiras threads terminam antes e precisam esperar as últimas



Cláusula schedule

- Uso
- #pragma omp parallel for schedule(tipo, chunk_size)
- Cada chunk é um subconjunto contínuo e não-vazio do espaço de iteração
 - *chunk_size* é opcional e não precisa ser dado por um valor constante
- Tipos
 - static: Iterações divididas em chunks e atribuídas estaticamente às threads no modo roundrobin. Utilizado como padrão em MUITOS compiladores
 - tamanho padrão do chunk = num_iteracoes/num_threads
 - dynamic: Chunks são atribuídos sob demanda
 - tamanho padrão do *chunk* = 1
 - guided: Igual dynamic mas tamanho dos chunks é definido dinamicamente como iteracoes_restantes / num_threads. Parâmetro chunk_size define o tamanho mínimo
 - valor padrão do parâmetro chunk_size = 1
 - runtime: Escalonamento defindo através da variável de ambiente OMP_SCHEDULE
 \$ export OMP_SCHEDULE="static, 1"
- Overhead na distribuição da threads em cada tipo : static < dynamic < quided



Diretiva atomic

- Permite atualização de variáveis compartilhadas de forma eficiente sem condição de corrida
 - Forma:

```
#pragma omp atomic
<variável> <op>= <expressão>
```

• Operações suportadas:

```
+ * - / & | ^ << >>
```

- A expressão utilizada não pode referenciar a variável atualizada
- Também aceita operadores ++ e --
- Exemplo:

– Cuidado: Utilizar *critical* e *atomic* ao mesmo tempo não garante exclusão mútua



INF 310 - Programação Concorrente e Distribuída

Usando travas

- Seções críticas independentes podem ser criadas através de um identificador #pragma omp critical (nome)
 - Identificadores são atribuídos durante compilação
- Mas como definir acesso com exclusão mútua em tempo de execução?
 - ex: Acesso exclusivo a cada nó de uma lista encadeada
- Biblioteca do OpenMP implementa trava simples e aninhada

```
//tipo simple lock
omp lock t
void omp_init_lock(omp_lock_t *1);
                                          //inicializa
void omp_set_lock(omp_lock_t *1);
                                         //obtem a trava
void omp_unset_lock(omp_lock_t *1);
                                          //libera a trava
void omp destroy lock(omp lock t *1);
                                          //destrói
omp nest lock t
                                          //tipo nested lock (aninhada)
void omp_init_nest_lock(omp_nest_lock_t *1);
void omp_set_nest_lock(omp_nest_lock_t *1);
void omp_unset_nest_lock(omp_nest_lock_t *1);
void omp destroy nest lock(omp nest lock t *1);
```



Diretiva *task*

- Permite paralelizar problemas irregulares
 - Laços sem limites conhecidos
 - Algoritmos recursivos
- Criação de pool de threads que executam as tarefas independentes
- Cada task executada de forma assíncrona por uma thread disponível
- Sincronização realizada ao final do bloco parallel

