



Curso Superior de Tecnologia em Análise e Desenvolvimento de Sistemas

Programação Concorrente e Distribuída

Professor:

Felipe Schneider Costa

felipe.costa@ifsc.edu.br



Tópicos

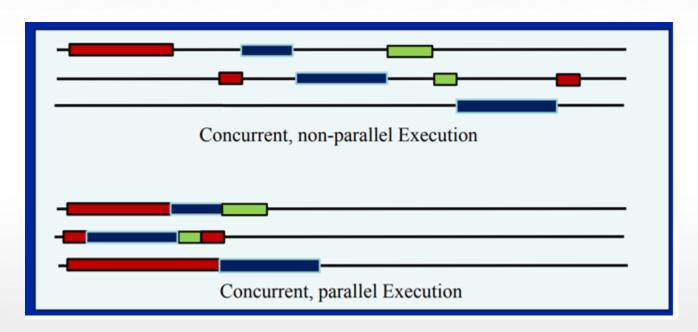
- Programação Paralela
- Atividade
- Exercícios





Concorrência x Paralelismo

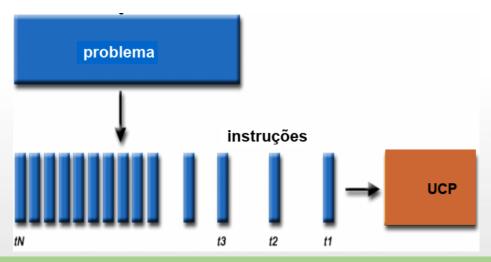
- Duas definições importantes:
 - ✓ Concorrência: condição de um sistema em que várias tarefas estão logicamente ativas ao mesmo tempo.
 - ✓ **Paralelismo**: condição de um sistema em que múltiplas tarefas estão realmente ativas ao mesmo tempo.





Programação sequencial

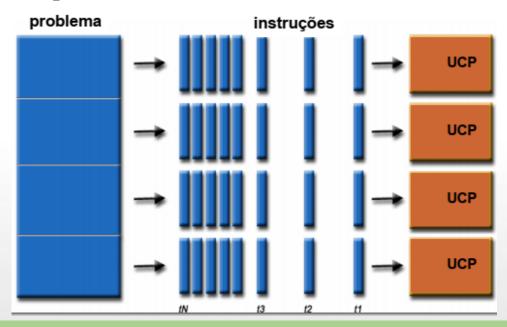
- O programa deve ser executado em um único computador com uma única Unidade Central de Processamento (UCP)
- Um programa é constituído de uma série de instruções que são executadas em sequência
- Somente uma instrução é executada de cada vez





Programação paralela

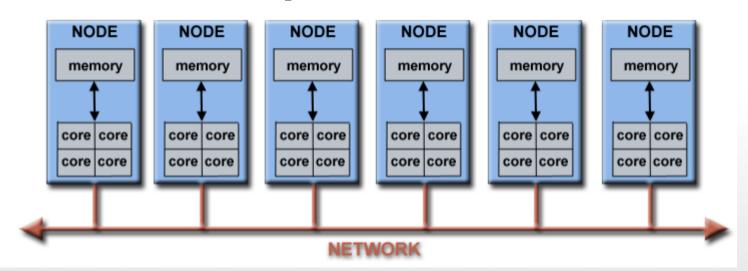
- O problema é decomposto em partes que podem ser executadas concorrentemente
- Cada parte é constituída de uma sequência de instruções que são executadas por UCPs diferentes simultaneamente





Computadores paralelos

- Os computadores hoje em dia são inerentemente paralelos:
 - ✓ Múltiplas unidades funcionais (cache L1/L2, GPU, ...)
 - ✓ Múltiplas unidades de execução (core's)
- Redes conectam computadores formando clusters





- Características comuns dos problemas computacionais que podem ser resolvidos utilizando programação paralela:
 - ✓ Podem ser decompostos em partes que podem ser resolvidas de forma simultânea.
 - ✓ Necessitam executar muitas instruções ao mesmo tempo.
 - ✓ São resolvidos em menor tempo utilizando múltiplas UCPs do que somente um.



Utilização de programação paralela

- Utilizada inicialmente para resolver problemas difíceis das áreas de ciência e engenharia:
 - ✓ Meteorologia
 - ✓ Física
 - ✓ Biociências
 - ✓ Geologia
 - ✓ Microeletrônica
 - ✓ Ciência da Computação



Utilização de programação paralela

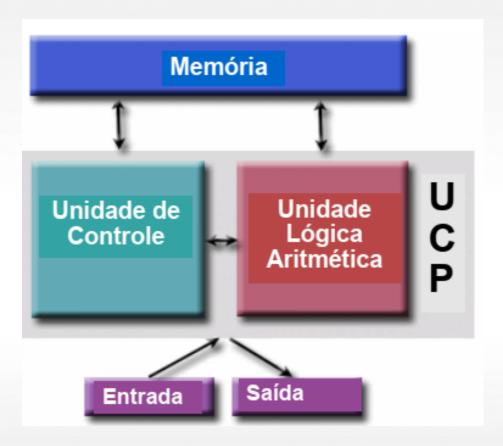
- Atualmente utilizada em aplicações comerciais para manipular grande quantidade de dados:
 - ✓ Banco de dados, Mineração de dados
 - ✓ Exploração de petróleo
 - ✓ Busca na Web
 - ✓ Computação gráfica e Realidade virtual
 - ✓ Ambientes de trabalho cooperativos
 - ✓ Tecnologia multimídia



Hardware



Arquitetura de von Neumann





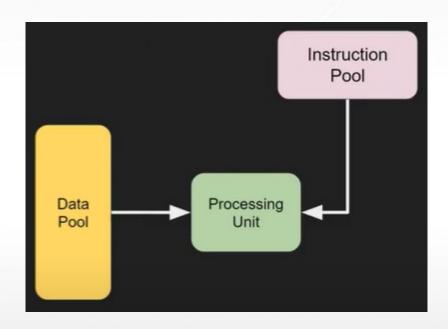
Classificação de Flynn para computadores paralelos

SISD	SIMD
Single Instruction, Single Data	Single Instruction, Multiple Data
MISD	MIMD
Multiple Instruction, Single Data	Multiple Instruction, Multiple Data



Single Instruction, Single Data (SISD)

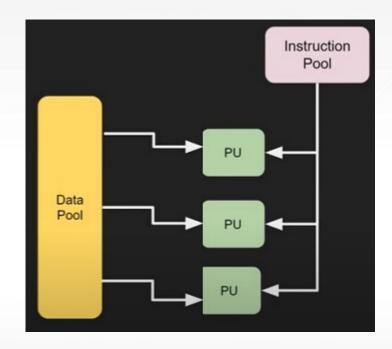
- Computador serial
- Tipo mais comum





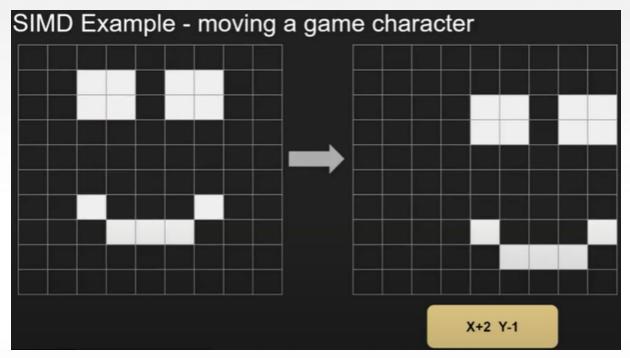
Single Instruction, Multiple Data (SIMD)

- Todas as UCPs executam as mesmas instruções sincronamente
- Cada UCP pode operar com diferentes dados
- GPUs utilizam processadores com esta arquitetura





Single Instruction, Multiple Data (SIMD)

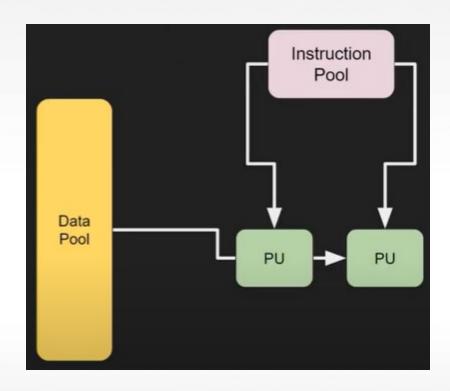






Multiple Instruction, Single Data (MISD)

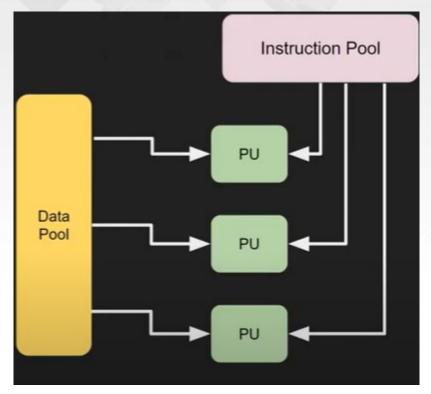
- Um único fluxo de dados é executado por várias UCPs com instruções diferentes
- Poucos exemplos reais de arquitetura deste tipo
- Exemplos:
 - ✓ Tentar quebrar criptografia
 - ✓ Aplicação de filtros em um sinal





Multiple Instruction, Multiple Data (MIMD)

- Tipo mais comum de computador paralelo
- Cada UCP pode executar instruções diferentes
- Cada UCP pode utilizar dados diferentes
- Super computadores, clusters, grids, multicore







- Modelos de programação paralela fornecem abstração da arquitetura do hardware e de memória.
- Os modelos de programação não são específicos para uma determinada arquitetura de computador.
- Modelos de programação paralela:
 - ✓ Memória compartilhada
 - ✓ Threads
 - ✓ Passagem de mensagem
 - ✓ Paralelismo de dados
 - ✓ Modelos híbridos



- Qual modelo de programação paralela utilizar?
 - ✓ Combinação de disponibilidade e escolha pessoal
 - ✓ Qualidade da implementação do modelo é muito importante



Modelo de memória compartilhada

- Tarefas compartilham um espaço de endereçamento o qual pode ser lido e escrito assincronamente.
- · Controle de acesso à memória realizado pelo programador.
- Não necessita de comunicação explícita entre as tarefas para compartilhar dados.



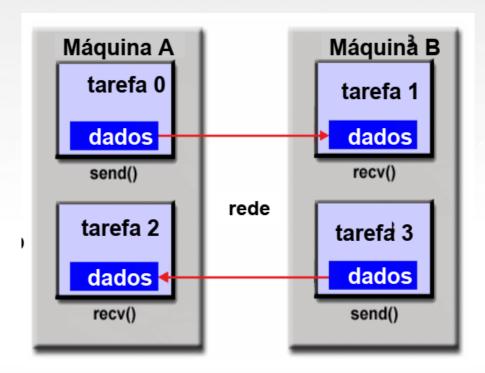
Modelo de threads

- Um único processo pode ter múltiplos e concorrentes caminhos
- Programa principal é escalonado para ser executado no computador.
- Programa principal executa serialmente e cria várias threads que podem ser executadas de forma concorrente.
- Threads possuem memória local e compartilham todos os recursos do Programa principal (memória global).



Passagem de mensagens

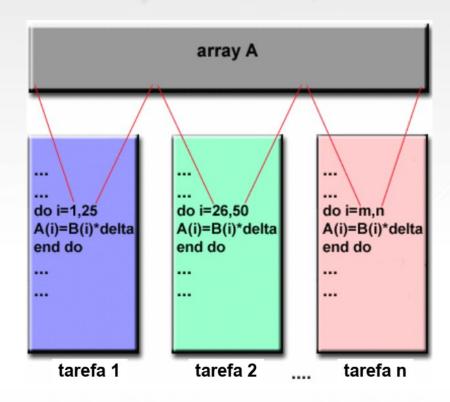
- Cada tarefa utiliza sua própria memória local
- Tarefas compartilham dados através da troca de mensagens
- Biblioteca de sub-rotinas que são inseridas no código
- Programador determina envio e recebimento de mensagens
- Padrão MPI





Paralelismo de dados

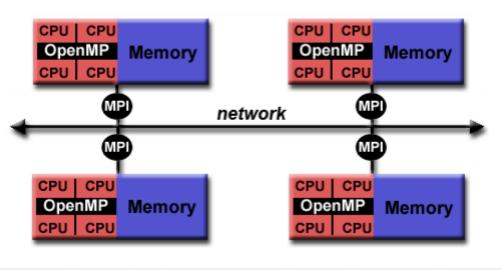
- Tarefas são executadas sobre o mesmo conjunto de dados organizados como um vetor ou cubo
- Tarefas trabalham sobre diferentes partes da mesma estrutura de dados
- Tarefas executam a mesma operação sobre dados diferentes
- Padrão OpenMP





Modelo híbrido

- Dois ou mais modelos de programação paralela são combinados
- Combinação de passagem de mensagens (MPI) com threads (OpenMP)





Single Program Multiple Data(SPMD)

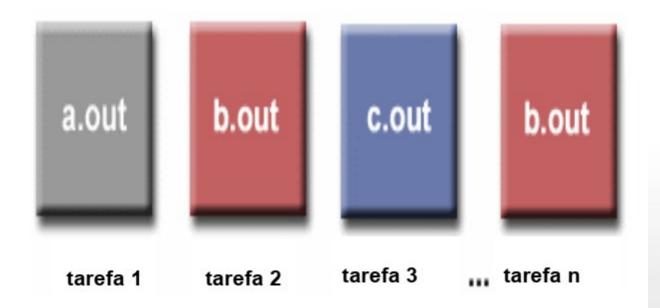
- Um único programa executado por todas tarefas simultaneamente
- Tarefas podem estar executando instruções iguais ou diferentes de um mesmo programa
- Tarefas podem utilizar diferentes dados





Mulitple Program Multiple Data(MPMD)

- As tarefas podem estar executando programas iguais ou diferentes
- Todas as tarefas podem estar utilizando dados diferentes





Projeto de programas paralelos

- Paralelização automática ou manual
- Processo de paralelização realizado de forma manual
- Ferramentas para auxiliar o programador:
 - ✓ Pré-processadores ou compiladores "paralelizadores"
 - **✓** Compiladores
 - Totalmente automáticos
 - Compilador analisa o fonte de um programa sequencial e identifica possibilidades de paralelização.
 - Em geral "loops" são o alvo mais frequente de paralelização
 - ✓ Diretivas de programação
 - O programador indica ao compilador o que paralelizar.



Problemas de paralelização automática

- Podem ser produzidos resultados errados.
- · Queda de desempenho.
- Menor flexibilidade no desenvolvimento.
- · Limitado a uma parte do código.
- · Difícil de identificar paralelismo no código sequencial.
- Exemplo de um programa de implementação paralela difícil:
 - ✓ Série de Fibonacci: F(k+2) = F(k+1) + F(k)



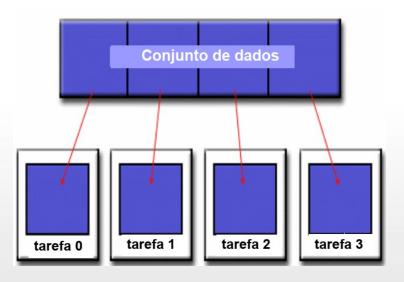
Entendimento do problema e do código sequencial

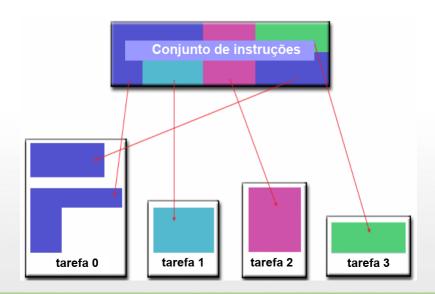
- Identificação das partes do programa que requerem muito processamento da UCP
- Identificação de gargalos do programa (Entrada/Saída)
- Identificação de inibidores de paralelismo (dependência de dados)
- Investigar diferentes algoritmos:
 - ✓ Algoritmo utilizado para desenvolvimento sequencial pode não ser o melhor para desenvolvimento paralelo.



Particionamento

- Dividir o problema em partes discretas de trabalho que podem ser distribuídas a múltiplas tarefas
- Existem dois tipos básicos de particionamento:
 - ✓ Particionamento de dados
 - ✓ Particionamento funcional







Comunicação entre tarefas

- Aplicações que não necessitam de comunicação:
 - ✓ Inverter cor de uma imagem preto e branco?
 - Basta inverter cada pixel independentemente.
 - São denominados embaraçosamente paralelos porque paralelização é trivial.
- Aplicações que necessitam de comunicação:
 - ✓ Difusão de calor em uma superfície?
 - Uma tarefa necessita saber a temperatura dos seus vizinhos para calcular a temperatura da parte da superfície que ela está processando.



- Custo de comunicação
 - ✓ Comunicação entre tarefas implica em custo extra de processamento.
 - ✓ Ciclos de máquina e recursos que poderiam ser utilizados no processamento do problema são utilizados para empacotar e desempacotar dados.
 - ✓ Requer sincronização entre tarefas que pode levar as tarefas a ficarem esperando ao invés de estarem processando.
 - ✓ Saturação da banda passante do meio de comunicação.



- Latência vs Banda Passante
 - ✓ Latência é o tempo gasto para enviar uma mensagem de tamanho mínimo (0 bytes) de um ponto A a B.
 - ✓ Banda passante é a quantidade de dados que pode ser transmitida por unidade de tempo.
 - ✓O envio de muitas mensagens pequenas pode implicar em muito tempo gasto em latência.
 - ✓ Geralmente é mais eficiente empacotar várias mensagens pequenas em uma grande.



- Visibilidade da comunicação
 - ✓ No modelo de passagem de mensagens a comunicação é explícita e visível e controlável pelo programador.
 - ✓ No modelo de paralelismo de dados a comunicação é transparente para o programador.



- Síncrona vs Assíncrona
 - ✓ **Síncrona:** requer algum tipo de protocolo de comunicação entre as tarefas que pode ser executado explicitamente pelo programador ou não.
 - Em geral são bloqueantes porque as tarefas necessitam que a comunicação termine para continuar o processamento.
 - ✓ **Assíncrona:** permite que as tarefas transfiram dados independentemente umas das outras.
 - Em geral são não bloqueantes porque as tarefas podem executar processamento enquanto a comunicação ocorre.



Processos



Introdução a threads

- ✓ **Programa:** conjunto de instruções em uma linguagem de alto nível ou de máquina.
- ✓ Processo: resulta da execução do programa, tem um ambiente de execução autocontido e privado.
- ✓ *Thread*: fluxo de execução no interior de um processo.



Troca de contexto

• Contexto de thread: informações que o thread precisa para continuar a execução sem interrupções (conjunto de registros de CPU, pilha do thread, ...).

 Contexto do processo: todas as informações necessárias para que o S.O. possa restaurar a execução do processo a partir do ponto em que ele foi interrompido.



Troca de contexto

Observações

- ✓ Threads compartilham o mesmo espaço de endereçamento. A troca de contexto de thread pode ser feita totalmente independente do sistema operacional.
- ✓ A troca de processos é geralmente (um pouco) mais cara, pois envolve colocar o sistema operacional no loop, ou seja, prender o kernel.
- ✓ Criar e destruir *threads* é muito mais barato do que fazer isso para processos.



Por que usar threads: algumas razões simples

- Evite bloqueios desnecessários: um processo de *thread* único bloqueará ao fazer E/S; em um processo *multithread*, o sistema operacional pode alternar a CPU para outro *thread* nesse processo.
- **Explorar o paralelismo**: os threads em um processo *multithread* podem ser programados para serem executados em paralelo em um multiprocessador ou processador *multicore*.
- Evite a troca de processos: estruture grandes aplicativos não como uma coleção de processos, mas por meio de vários threads.



Histórico

 O OpenMP Architecture Review Board (ARB) publicou suas primeiras especificações da API do OpenMP em 1997.

- É possível utilizar o OpenMP em arquiteturas como:
 - ✓ Arquiteturas com memória compartilhada centralizada
 - ✓ Arquiteturas com memória compartilhada distribuída

 Na API OpenMP o programador especifica explicitamente as ações a serem tomadas pelo compilador e pelo sistema de tempo de execução para executar o programa em paralelo.



• O paralelismo no OpenMP é obtido pela execução simultânea de diversas *threads* dentro das regiões paralelas.

 Haverá ganho real de desempenho se houver processadores disponíveis na arquitetura para efetivamente executar essas regiões em paralelo.

 Por exemplo, as diversas iterações de um laço podem ser compartilhadas entre as diversas threads e, se não houver dependências de dados entre as iterações do laço, poderão também ser executadas em paralelo.



- Os laços são a principal fonte de paralelismo em muitas aplicações.
- Se as iterações de um laço são independentes (podem ser executadas em qualquer ordem), então podemos compartilhar as iterações entre threads diferentes.
- Por exemplo, se tivermos duas threads e o seguinte laço:

```
for (i = 0; i<100; i++)
a[i] = a[i] + b[i];</pre>
```

- · As iterações podem ser divididas entre as threads.
- De que forma?



Modelo de programação

- Paralelismo baseado em threads:
 - ✓ Se baseia na existência de processos consistindo de várias threads
- Paralelismo explícito:
 - ✓ Modelo de programação explícito e não automático, permitindo total controle da paralelização ao programador.



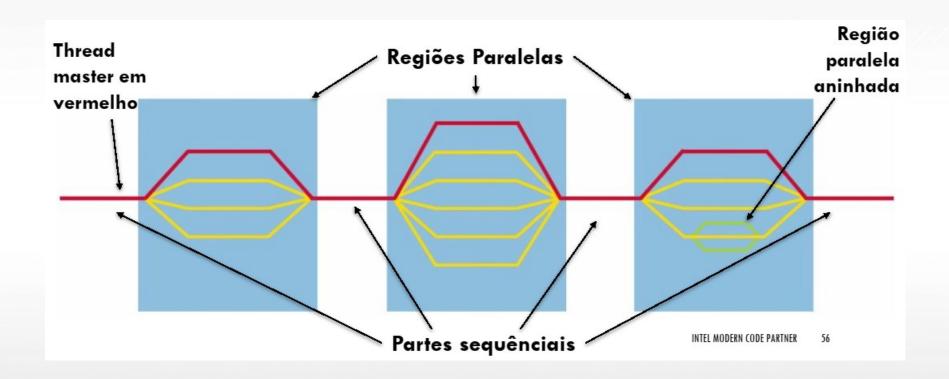
Modelo de programação (cont.)

- Modelo fork-join
 - ✓Os programas OpenMP começam como um único processo denominado *master thread*, que executa sequencialmente até encontrar a primeira construção para uma região paralela.
 - ✓ FORK: a master thread cria um time de threads paralelos:
 - As instruções que estão dentro da construção da região paralela são executadas em paralelo pelas diversas threads do time.
 - ✓ **JOIN**: quando as threads finalizam a execução das instruções dentro da região paralela, elas sincronizam e terminam, ficando somente ativa a *master thread*.

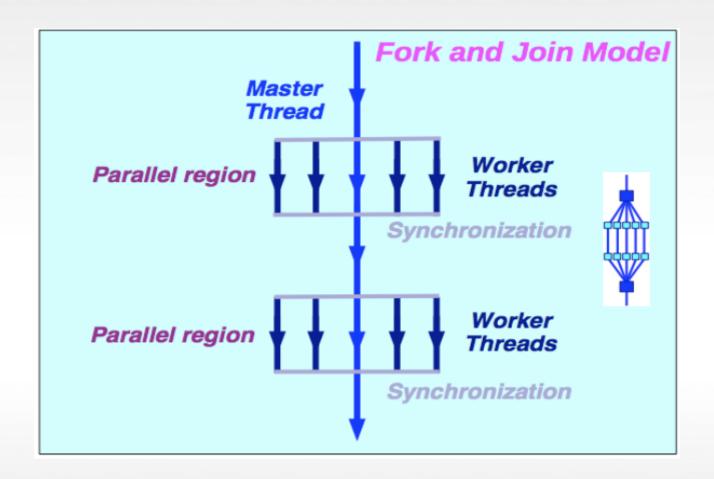


Modelo de programação (cont.)

Modelo fork-join









Modelo de programação (cont.)

Cada thread executa o mesmo código de forma redundante.

As threads esperam para que todas as demais terminem antes de prosseguir (i.e. uma barreira)

```
double A[1000];
#pragma omp parallel num_threads(4)
{
   int ID = omp_get_thread_num();
   pooh(ID, A);
}
printf("all done\n");
```

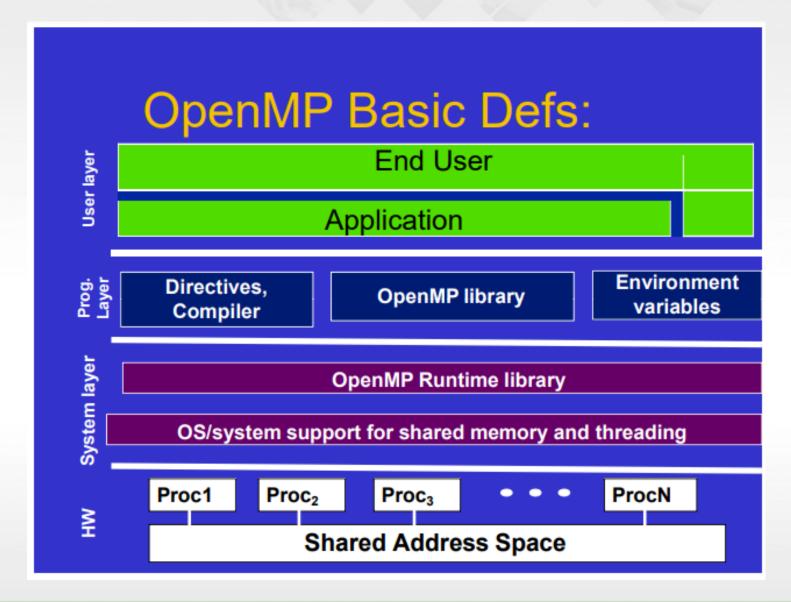
```
double A[1000];
         omp_set_num_threads(4)
pooh(0,A) pooh(1,A) pooh(2,A) pooh(3,A)
           printf("all done\n");
                       INTEL MODERN CODE PARTNER
```



Modelo de programação (cont.)

- Baseado em diretivas de compilação:
 - ✓o paralelismo é especificado através do uso de diretivas para o compilador que são inseridas em um código.
- Suporte a paralelismo aninhado:
 - ✓ construções paralelas podem ser colocadas dentro de construções paralelas e as implementações podem ou não suportar essa característica.
- Threads dinâmicas:
 - ✓o número de *threads* a serem utilizadas para executar um região paralela pode ser dinamicamente alterado.







OpenMP - Sintaxe principal

- Maior parte das construções são diretivas para o compilador:
 #pragma omp construct [cláusula [cláusula]...]
 Exemplo: #pragma omp parallel num_threads(4)
- Protótipos e tipos de funções no arquivo:
 #include <omp.h>
- Maior parte das construções utiliza um "bloco estruturado":
 - ✓ bloco de uma ou mais instruções com um **ponto de entrada** no topo e um **ponto de saída** na parte inferior.
 - Não há problema em ter um exit() dentro do bloco estruturado.



OpenMP - Opções do compilador

• Linux com **gcc**:

√gcc -fopenmp foo.c -o foo

✓export OMP_NUM_THREADS=4

√./foo