



SSC-0143

PROGRAMAÇÃO CONCORRENTE

Aula 06 – Modelos de Programação
Prof. Jó Ueyama e Julio Cezar Estrella

Créditos

Os slides integrantes deste material foram construídos a partir dos conteúdos relacionados às referências bibliográficas descritas neste documento

Visão Geral da Aula de Hoje

1

- Overview

2

- Modelo de Memória Compartilhada

3

- Modelo de Threads

4

- Modelo de Passagem de Mensagens

5

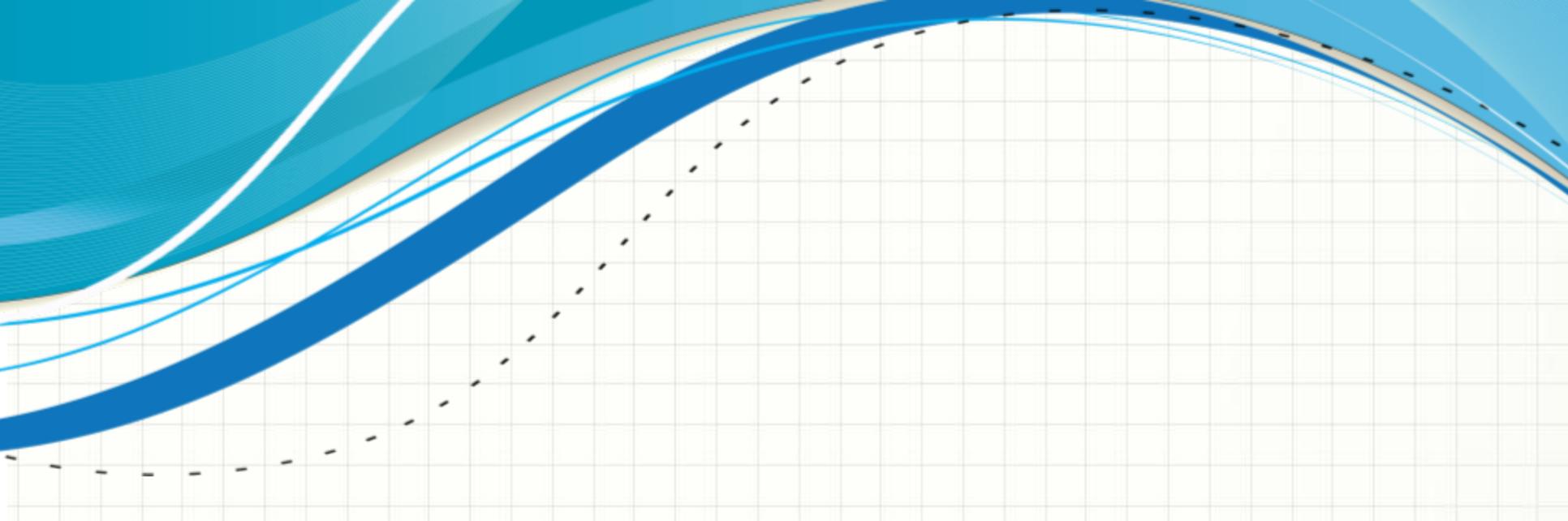
- Modelo Paralelo de Dados

6

- Modelo Híbrido

7

- Exercício e Leitura Recomendada



OVERVIEW

Modelos de Programação

- Há vários modelos de programação paralela em uso atualmente:
 - Memória compartilhada
 - Threads
 - Passagem de Mensagens
 - Dados paralelos
 - Híbrido

Modelos de programação paralela existem como uma abstração acima da arquitetura de hardware e de memória

Modelos de Programação

- Apesar de não ser evidente, os modelos não são específicos para um determinado tipo de arquitetura
- Qualquer modelo pode (teoricamente) ser implementado em qualquer hardware
- Exemplos

Modelos de Programação

- Modelo de memória compartilhada em uma máquina de memória distribuída: Kendall Square Research (KSR)
 - A memória é fisicamente distribuída, mas aparece para o usuário como uma memória única (espaço de endereçamento global).
 - *Memória virtual compartilhada*

Modelos de Programação

- Modelo de Passagem de Mensagens em uma máquina de memória compartilhada
- Cada tarefa tem acesso direto à memória global
- Exemplo:
 - MPI em SGI Origin

Modelos de Programação

- A SGI Origin utiliza o tipo de arquitetura de memória compartilhada CC-NUMA
 - Cada tarefa tem acesso direto à memória global. No entanto a capacidade para enviar e receber mensagens com MPI, como é realizado em uma máquina com memória distribuída, não somente é possível, como é comumente utilizada

Modelos de Programação

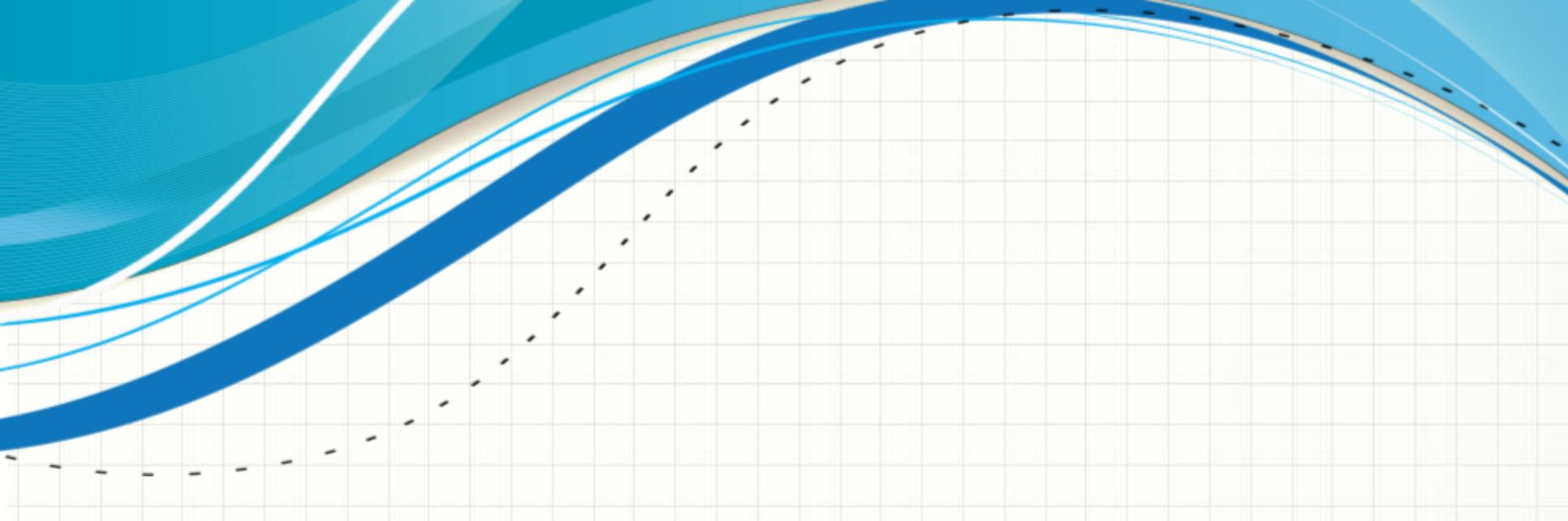
- **Reflexões**

- Qual modelo utilizar é em geral decidido:

- Com base no que há disponível
 - Escolha pessoal

- Não existe o melhor modelo. No entanto há melhores implementações de alguns modelos sobre outros

- Vamos descrever os modelos e discutir algumas de suas implementações reais



MODELO DE MEMÓRIA COMPARTILHADA

Modelo de Memória Compartilhada

- Neste modelo as tarefas compartilham um espaço de endereço comum, onde elas podem ler e escrever simultaneamente
- Mecanismos como semáforos podem ser utilizados para controlar o acesso à memória compartilhada
- Vantagem → Para o programador
 - Não existe a necessidade de comunicação explícita de dados entre as tarefas

Modelo de Memória Compartilhada

- Desvantagem
 - Dificuldade de entender e gerenciar a localidade dos dados
- Manter os dados locais ao processador que os opera minimiza os acessos à memória que ocorrem quando múltiplos processadores utilizam o mesmo dado.

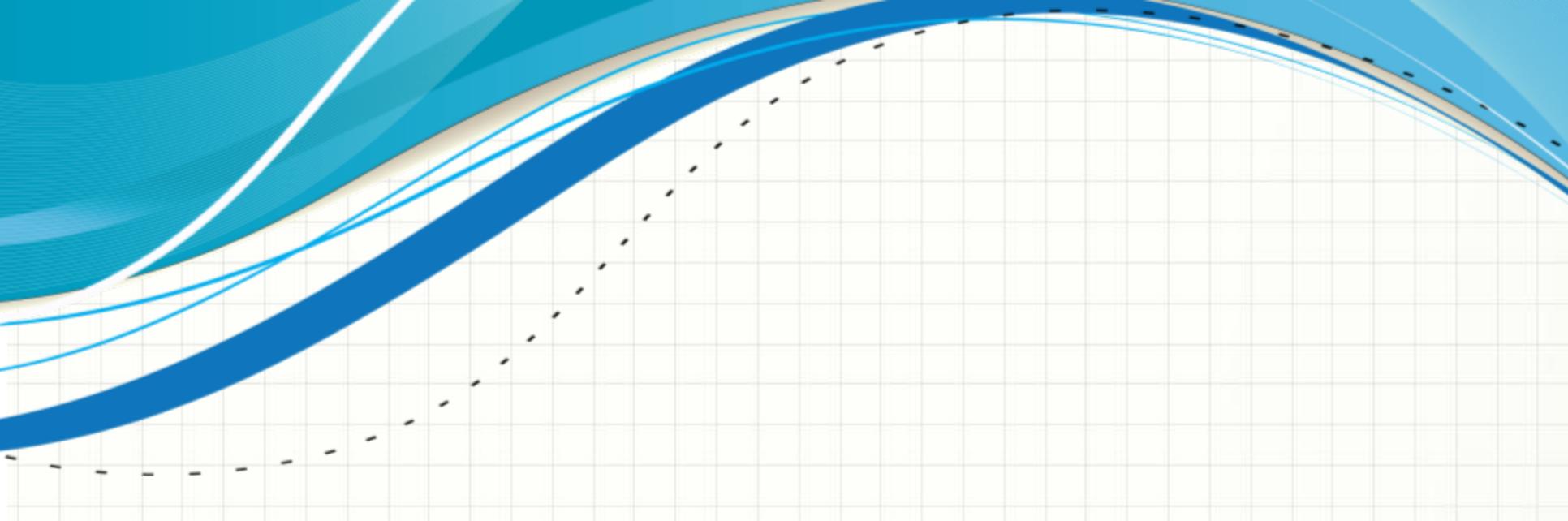
Modelo de Memória Compartilhada

- **Implementações**

- Neste tipo de organização os compiladores nativos traduzem as variáveis do programa do usuário em endereços de memória, que são globais

- Os SMPs (e.g. multicore) representam uma implementação comum de uma arquitetura de memória compartilhada

- A KSR fornece uma visão de memória compartilhada mesmo com a memória física sendo distribuída



MODELO DE THREADS

Modelo de Threads

- No modelo de threads, cada processo pode ter múltiplos caminhos de execução concorrente

Modelo de Threads

- O programa principal é escalonado para ser executado pelo sistema operacional nativo e adquire todos os recursos necessários para ser executado.
- O programa principal executa sequencialmente, mas cria tarefas (threads) que podem ser escalonadas e executadas simultaneamente pelo SO
- Cada thread tem dados locais e compartilha recursos com o programa principal. Isso diminui o overhead associado com a replicação dos recursos entre vários processos. Cada thread também se beneficia de uma visão global de memória, porque ela compartilha o espaço de memória com o programa principal.

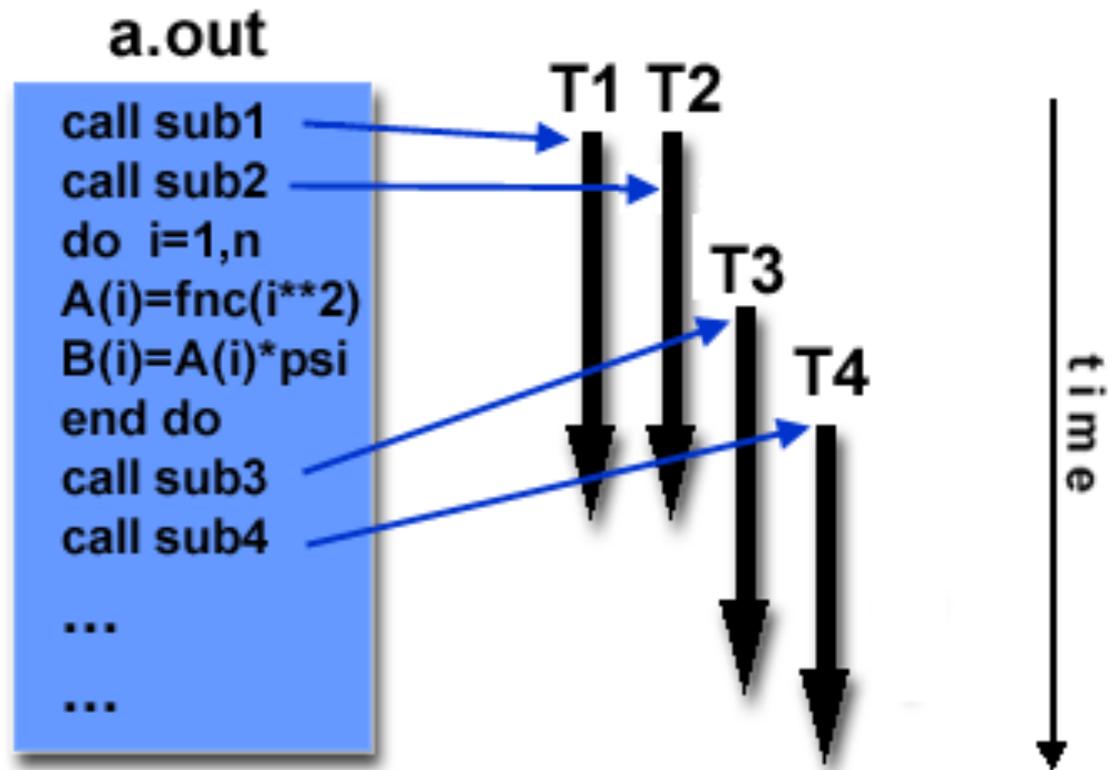
Modelo de Threads

- Threads se comunicam umas com as outras por meio da memória global (atualizando endereços locais). Isso requer sincronização para garantir a consistência dos dados durante a execução das threads.
- Threads podem ser criadas ou destruídas, mas o programa principal continua ativo para fornecer os recursos compartilhados necessários até que a tarefa seja concluída.

Modelo de Threads

- Threads são comumente associadas com arquiteturas de memória compartilhada e sistemas operacionais

Modelo de Threads



Modelo de Threads

- **Implementação inclui:**
 - Uma biblioteca de sub-rotinas que são chamadas a partir do código fonte paralelo
 - Um conjunto de diretivas de compilador no código fonte paralelo ou serial. Em ambos os casos, o programador é responsável por determinar todo o paralelismo

Modelo de Threads

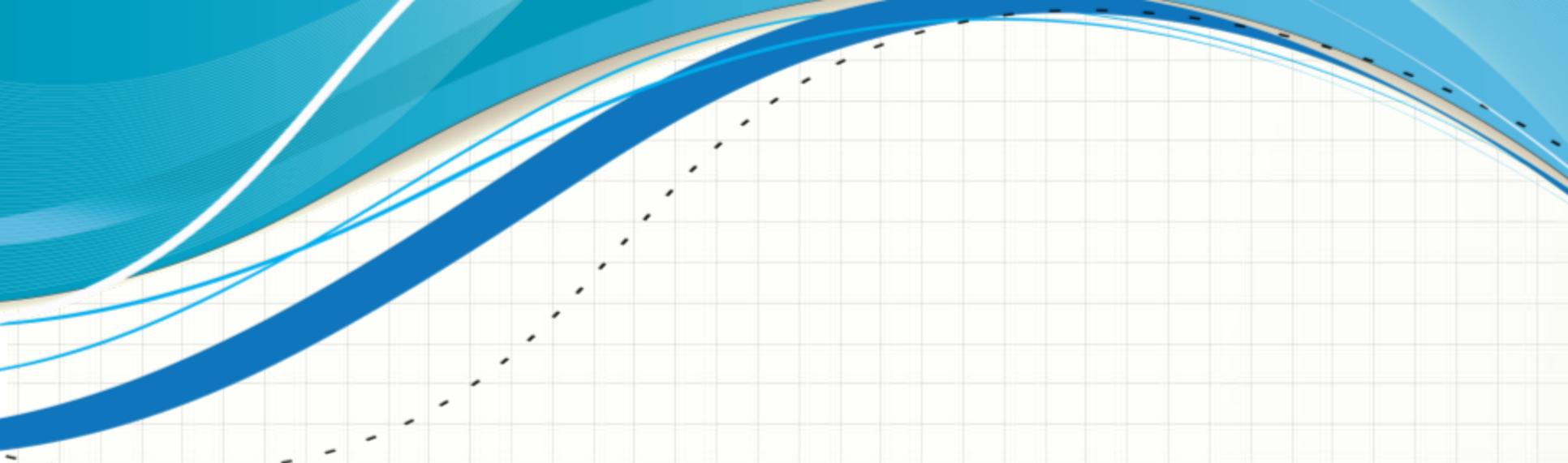
- **OpenMP**

- Padrão definido e apoiado pelos maiores fabricantes de hardware e software do mundo
- API OpenMP Fortran → 28/10/1997
- API OpenMP C/C++ → Final de 1998
- Portável e multiplataforma (Unix e Windows)
- É fácil e simples de usar → Prevê paralelismo incremental
- A Microsoft tem sua própria implementação de threads
 - Não relacionada com o padrão Unix POSIX ou OpenMP

Modelo de Threads

- **Posix Threads**

- Especificado pelo padrão IEEE POSIX 1003.1c (1995).
- Somente linguagem C
- Conhecido como Pthreads
- A maioria dos fabricantes de hardware já fornecem pthreads
- Paralelismo explícito; requer muita atenção do programador para detalhes de codificação



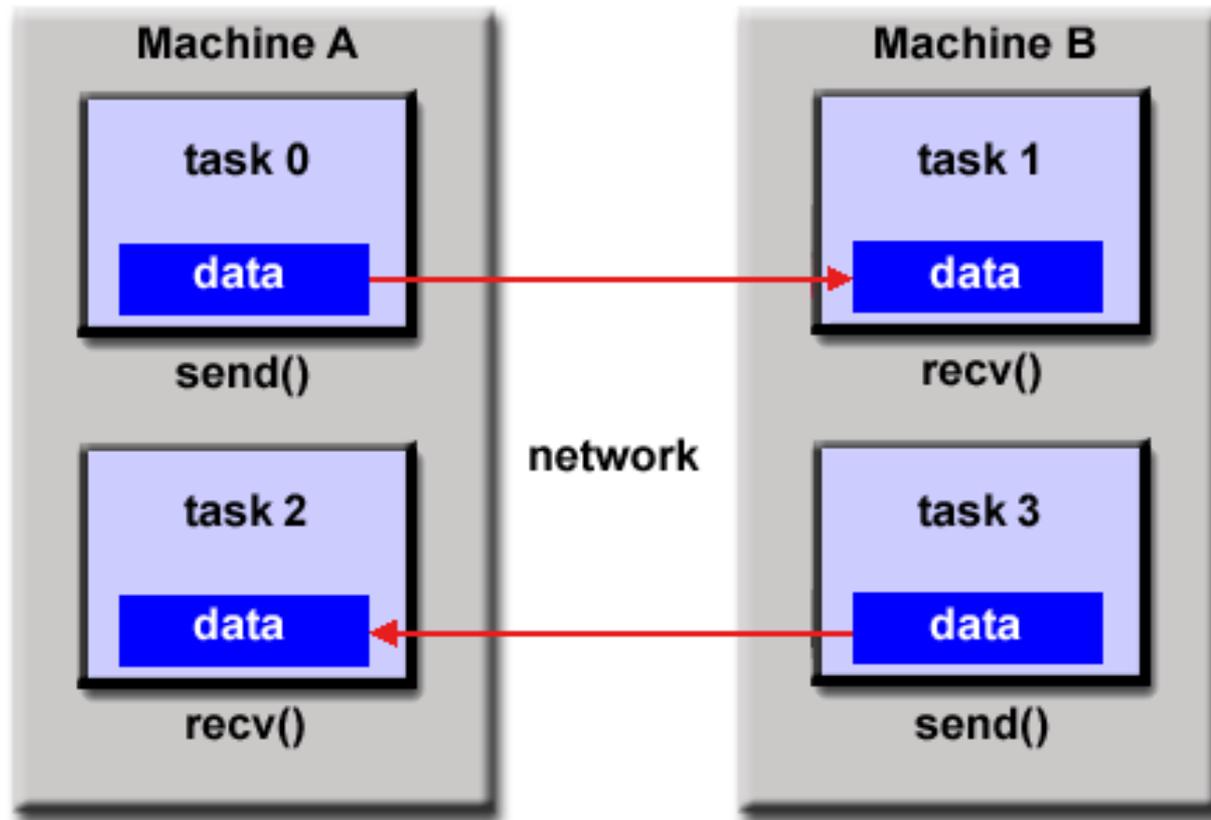
MODELO DE PASSAGEM DE MENSAGENS

Modelo de Passagem de Mensagens

- **Características**

- Conjunto de tarefas que utilizam a memória local durante a computação. Várias tarefas podem residir na mesma máquina.
- Tarefas trocam dados através de comunicação, enviando e recebendo mensagens.
- A transferência de dados em geral requer operações de cooperação a serem executadas por cada processo. Exemplo:
 - Operação de envio deve ter uma operação de recepção correspondente

Modelo de Passagem de Mensagens

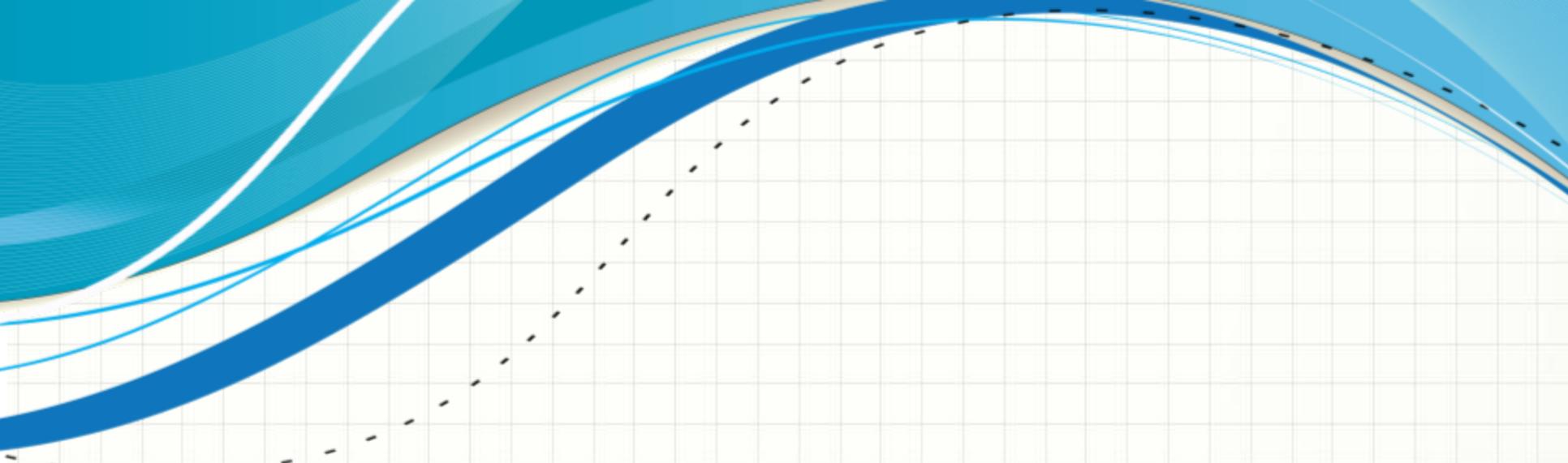


Modelo de Passagem de Mensagens

- O programador é responsável por determinar todo o Paralelismo
- Várias bibliotecas disponíveis desde a década de 1980
 - Muitas diferenças → Dificuldade de desenvolver aplicações portáteis
- 1992 → Forum MPI estabelece um padrão de interface para implementação de passagem de mensagens
- 1994 → Parte 1
- 1996 → Parte 2 (MPI-2),
- **MPI**: Padrão da indústria para ambientes de passagem de mensagens

Modelo de Passagem de Mensagens

- Para arquiteturas de memória compartilhada, as implementações de MPI geralmente não utilizam redes para a comunicação entre as tarefas (overhead de comunicação)
- Ao invés disso é utilizada memória compartilhada (cópias de memória) por razões de desempenho



MODELO PARALELO DE DADOS

Modelo Paralelo de Dados

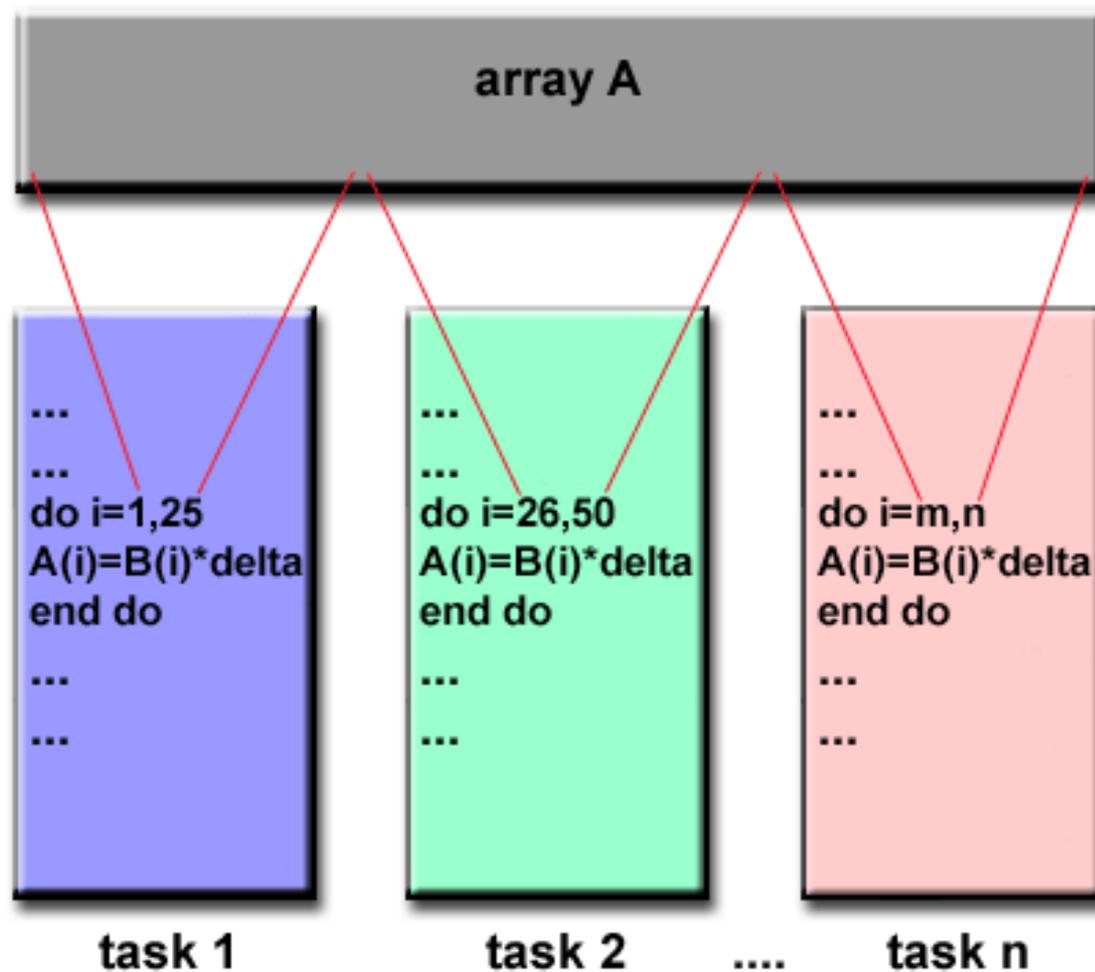
- **Características**

- A maioria das tarefas paralelas envolve a execução de operações em um conjunto de dados. Os dados são em geral organizados em uma estrutura, como uma matriz ou um cubo
- Um conjunto de tarefas trabalham coletivamente na mesma estrutura de dados, no entanto, cada tarefa opera em uma partição diferente da mesma estrutura de dados

Modelo Paralelo de Dados

- Tarefas executam a mesma operação em sua partição de trabalho
- Exemplo:
 - Adicionar 4 a cada elemento de um array
- Em arquiteturas de memória compartilhada, todas as tarefas podem ter acesso à estrutura de dados armazenada na memória global.
- Em arquiteturas de memória distribuída, a estrutura de dados é dividida e distribuída na memória local de cada processador

Modelo Paralelo de Dados



Modelo Paralelo de Dados

- **Implementação**

- Escreve-se um programa definindo a organização paralela dos dados
- A organização pode ser definida por chamadas a uma biblioteca de dados paralelos, ou por diretivas do compilador

Modelo Paralelo de Dados

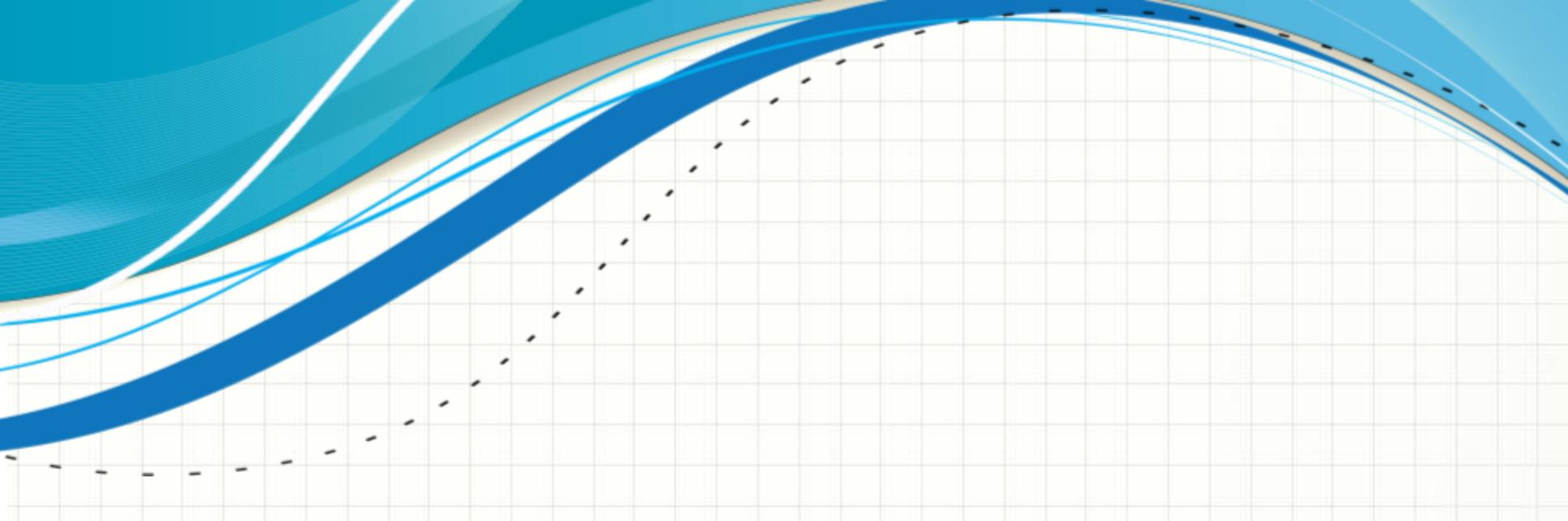
- **Implementação**

- Fortran 90 e 95: extensões ISSO/ANSI padrão para Fortran 77
- Contém tudo o que está no Fortran 77
- Novo formato de código-fonte; adições ao conjunto de caracteres
- Adições à estrutura do programa e aos comandos
- Adições de variáveis – métodos e argumentos
- Ponteiros e alocação de memória dinâmica adicionados
- Matriz de transformação (matrizes tratadas como objetos)
- Recursividade e novas funções intrínsecas

Modelo Paralelo de Dados

- **Implementações**

- High Performance Fortran (HPF): Extensões do Fortran 90 para suportar distribuição de dados
- Tudo o que tem o Fortran 90
- Diretivas para dizer ao compilador como distribuir os dados
- Assertivas que podem melhorar a otimização do código gerado
- Construção paralela de dados (parte do Fortran 95)



OUTROS MODELOS

Outros Modelos

- Além dos modelos já mencionados há outros modelos de programação paralela. Três dos mais comuns são descritos:
 - Híbrido
 - SPMD
 - MPMD

Outros Modelos

- **Híbrido**

- Combinação de dois ou mais modelos de programação paralela

- Exemplo:

- Combinação do modelo de passagem de mensagens (MPI) com o modelo de threads (POSIX Threads) ou o modelo de memória compartilhada (OpenMP)
 - Combinação de dados paralelos com passagem de mensagens em arquiteturas de memória distribuída. Na verdade utiliza-se passagem de mensagens para transmitir dados entre as tarefas, de forma transparente para o programador

Outros Modelos

- **SPMD – Single Program Multiple Data**
 - Modelo de programação de alto nível que pode ser construído a partir da combinação dos modelos de programação paralela previamente mencionados
- Aqui o processamento é colaborativo entre todas as máquinas
- O código executado em todas é o mesmo (single program)
- Os dados (multiple data) são trocados de modo coordenado entre os processos

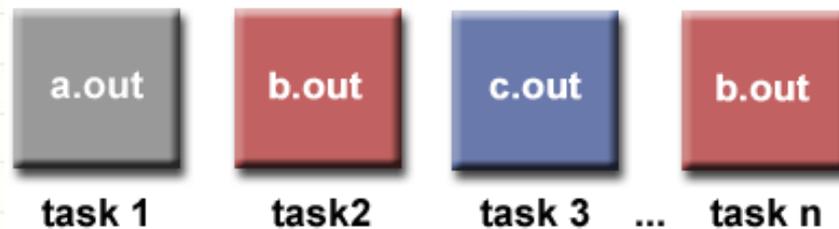
Outros Modelos

- Programas SPMD geralmente possuem a lógica necessária em seu programa para permitir que diferentes tarefas se ramifiquem ou condicionalmente executem apenas as partes do programa que se destinam a executar.
- Todas as tarefas podem utilizar diferentes dados



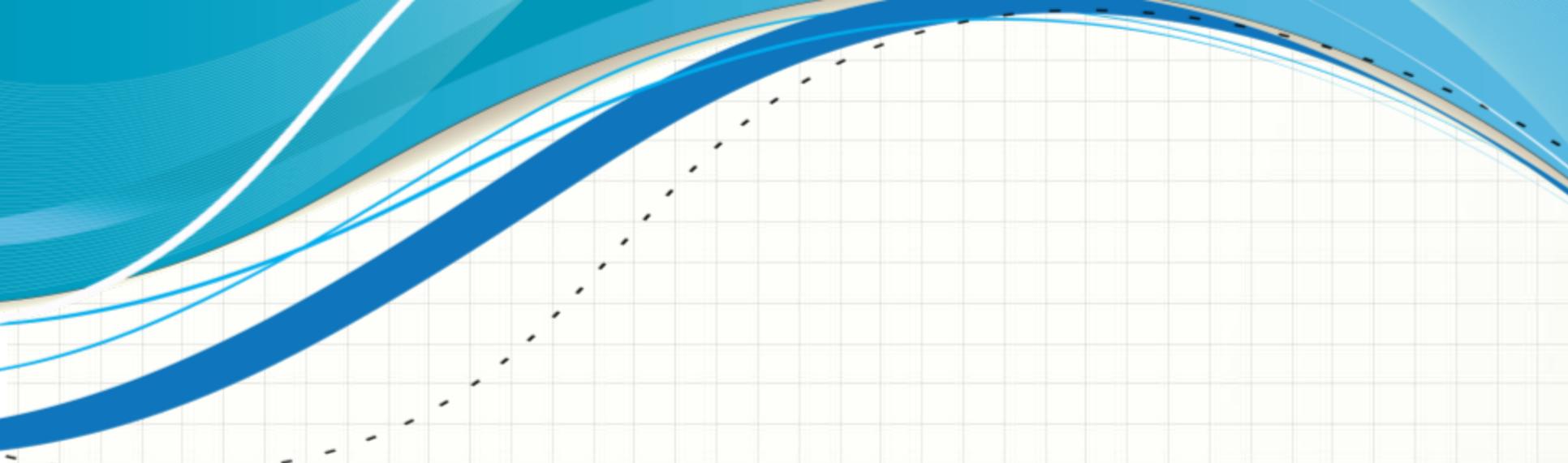
Outros Modelos

- **MPMD – Multiple Program Multiple Data**
 - Modelo de programação de alto nível que pode ser construído a partir da combinação dos modelos de programação paralela previamente mencionados
- Um único processo chamado mestre controla todas as tarefas que serão dadas para os outros processos (escravos/trabalhadores)
- Todos podem executar o mesmo programa ou diferentes programas



Outros Modelos

- Todas as tarefas podem utilizar dados diferentes
- O mestre executa a coordenação e pode ou não contribuir para a computação
- Os trabalhadores executam as tarefas independentemente. E só se comunicam com o mestre para passar o resultado da tarefa por ele executada e obter a sua próxima tarefa
- Esse modelo tem gargalo na comunicação causado por todos os trabalhadores, pois eles precisam se comunicar com o processo mestre



EXERCÍCIO E LEITURA RECOMENDADA

Exercício

- Acessar o Moodle

Leitura Recomendada

- Introduction to Parallel Computing, Ananth Grama, Anshul Gupta, George Karypis, Vipin Kumar - 2ª ed., Addison Wesley
- Introduction to Parallel Computing
 - https://computing.llnl.gov/tutorials/parallel_comp/

Dúvidas



Próxima Aula...

- Técnicas de Desenvolvimento de Programas Paralelos – Parte 1