- Fatores que devem ser considerados para a escolha de uma linguagem de programação paralela:
 - Tipo de aplicação: Similar a programação sequencial;
 - Arquitetura a ser utilizada: Granulação e Comunicação;
 - Usuários: Profissionais da área de computação X outros usuários;
 - Tempo de aprendizagem e desenvolvimento;
 - Desempenho.

Tipos de linguagens disponíveis:

Declarativas

Lógicas e Funcionais
O que fazer
Granulação fina
Compilador explora paralelismo
Exemplos: Ling. de fluxo de dados Sisal, Val, Haskell

Imperativas

- Como Fazer
- Paralelismo explorado pelo programador
- Mais utilizadas
- Diversas opções disponíveis

- Abordagens para Linguagens Declarativas
 - Linguagens Lógicas Prologi
 - Paralelismo entre clausulas AND / OR
 - Linguagens Funcionais
 - Funções são avaliadas em paralelo
 - h(f(3,4),g(j))
 - -10. Passo avalia f(3,4) e g(j)
 - 2o. Passo avalia h

- Abordagens para Linguagens Declarativas
 - Linguagens Fluxo de Dados
 - Grafo de Fluxo de Dados difícil de implementar
 - Deve permitir determinar as dependências de dados do programa
 - Ordem do programa limitada apenas pela dependência de dados
 - Val Paralelismo implícito nenhum comando de execução paralela
 - Haskell Proposta de unificação das linguagens funcionais

- Abordagens para Linguagens Imperativas
 - Compiladores que oferecem paralelização automática;
 - Extensões das linguagens seqüenciais, através de compiladores especiais;
 - Linguagens específicas para programação paralela;
 - Biblioteca de troca de mensagens para linguagem de uso geral.

- Paralelização automática
 - Requer pouco ou nenhum conhecimento do usuário;
 - Normalmente explora granulação fina;
 - Baixa flexibilidade;
 - Speedup depende da aplicação;
 - Exemplo: Computadores vetoriais.

- Extensões das linguagens seqüenciais através de compiladores especiais
 - Comandos adicionais para implementação de programas paralelos;
 - Opção adequada para paralelização de programas existentes;

Vantagem:

- Não é necessário o aprendizado de uma linguagem nova;
- Disponibilidade de compiladores.

Desvantagem:

- Dificuldade em integrar as construções paralelas de forma clara;
- Extensões podem interferir na otimização do compilador e diminuir portabilidade e desempenho.

- Extensões das linguagens seqüenciais através de compiladores especiais
 - Exemplos: Fortran 90, Fortran D, HPF (*High Performance Fortran*), C* (C paralelo para a *Connection Machine*), *Sequent C*, etc.
 - Paralelismo de Dados:
 - Loops
 - Operações Vetoriais
 - Exemplo
 - Cálculo do valor de π
 - π = Integral de 0 até 1 de 4/(1+x²)
 - Área sob a curva de 4/(1+x²)
 - Cálculo através de determinação da área de n retângulos

- Fortran 90
 - Para máquinas vetoriais
 - Memória Compartilhada

```
INTEGER, PARAMETER :: N = 131072
INTEGER, PARAMETER :: LONG = SELECT_REAL_KIND (13,99)
REAL (KIND=LONG) PI, WIDTH
INTEGER, DIMENSION (N) :: ID
REAL (KIND=LONG), DIMENSION (N) :: X, Y
WIDTH = 1.0_LONG / N
ID = (/ (I, I=1, N)/)
X = (ID - 0.5) * WIDTH
Y = 4.0 / (1.0 + X*X)
PI = SUM(Y) * WIDTH
FORMAT ('ESTIMATION OF PI WITH', I6, & 'INTERVALS IS', F14.12)
PRINT 10, N, PI
END
```

- Extensões das linguagens seqüenciais através de compiladores especiais
 - Fortran D
 - Usuário pode especificar a decomposição dos dados
 - Mapeamento do problema define arrays que podem estar no mesmo processador
 - ALIGN A1, A2 with P2
 - A1 e A2 deverão executar no processador P2
 - Distribuição

```
FORALL i = 1, 25 on HOME(x(I))
x(I+ 25) = F(x(I))
ENDFOR
```

Uma versão do Fortran D - HPF - High Performance Fortran

- Extensões das linguagens seqüenciais através de compiladores especiais
 - C Várias implementações
 - Sequent C
 - DYNIX Unix + Rotinas para processamento paralelo
 - Variáveis Compartilhadas
 - SHARED INT a[10] todos processadores compartilham a
 - Primitivas:
 - m_fork (name[.....]) pai e filho executam função "name"
 - m_get_myid
 - m_get_numprocs
 - m_lock e m_unlock (criação de monitores)
 - m_kill_procs
 - m_set_procs

Extensões das linguagens seqüenciais através de compiladores especiais

```
#include <stdio.h>
#include <parallel/microtask.h>
#include <parallel/parallel.h>
shared double pi;
main (argc, argv)
int argc, char *argv[];
   void computepi();
   int intervals;
   int numprocs;
   numprocs = atoi (argv[1]);
   intervals = atoi (argv[2]);
   m set procs (numprocs);
   pi=0.0;
   m fork (computepi, numprocs, intervals);
   printf("Estimation of pi is %14.12f.\n",pi);
   m kill procs ();
   return 0;
```

Exemplo de código na linguagem Sequent C

- Linguagens específicas para Programação Paralela:
 - Possuem recursos para ativação e coordenação de processos mais naturais e com implementação mais eficientes;
 - Apresentam maior flexibilidade: permitem diferentes tipos de paralelismo;
 - Ferramentas para depuração e detecção de erros;
 - Normalmente apresentam melhor desempenho;
 - Baixa portabilidade;
 - Exemplos: Ada e Occam.

- Linguagem Ada:
 - Nome: Homenagem a Augusta Ada Byron 1a. programadora
 - Unidade de Paralelismo:
 - TASK: Especificação Interface Corpo - Declarações e Programas (Tasks)
 - Tasks especificadas no corpo de outra executam em paralelo com o pai;
 - Comunicação:
 - Variável compartilhada: para memória compartilhada não aconselhável;
 - Rendezvous: Troca de Mensagens

Receive - Entry (especificação)

Accept (corpo)

Send - chamada a rotina

Aceita mensagem de qualquer fonte

Linguagem Ada

```
task SharedCounter is
   entry Increment;
   entry Value (V: out Integer);
end;
task body SharedCounter is
  Count: Integer;
 begin
    Count :=0;
    loop
     select
       accept Increment do
         Count:= Count + 1;
       end Increment;
     or
       accept Value (V: out Integer)
                                       do
         V := Count;
       end Value;
     end select;
    end loop;
  end SharedCounter:
```

```
loop
   select
   when NumberOfSpaces > 0 =>
        accept Send (Item: in ItemType) do
        ...
   end;
   or
   when NumberOfSpaces < BufferSize =>
        accept Receive (Item: out ItemType)
do
   ...
   end;
   end;
   end select;
end loop;
```

Linguagem Ada

- Fonte:
 - Especifica o destino
 - Fica suspenso até receber resposta (bloqueante)
- Comando Select
 - Comando de guarda
 - Seleciona uma alternativa entre várias para comandos accept
 - Escolha não determinística
 - Exemplos

- Linguagem Ada Características Gerais:
 - Rica e Poderosa;
 - Construções em Pascal + PC;
 - Não é user-friendly;
 - Tempo de comunicação alto;
 - Complexa;
 - Não possui ferramentas para distribuição de processos;

- Linguagem OCCAM
- Baseada em CSP (Hoare)
- Comunicação e Sincronismo
 - Troca de mensagens
 - Ponto a Ponto
 - Canais lógicos unidirecionais
 - Receive: ch? X (recebe o valor X pelo canal ch)
 - Send: ch!X (envia o valor de X pelo canal ch)
- Unidade de paralelismo:
 - Comandos
 - Ativação de Comandos em paralelo:

PAR

Comando1

Comando2

Oferece ferramentas para mapeamento Exemplo

Bibliotecas para troca de mensagens:

- Oferecem o suporte necessário para o desenvolvimento de aplicações paralelas;
- Em linhas gerais são bibliotecas para comunicação entre processos;
- Extensão de linguagens de programação de propósito geral;
- Originalmente foram desenvolvidas para máquinas paralelas
 - MPP (Massively Parallel Processing);
- Não havia padrão→ Cada fabricante criava sua biblioteca para troca de mensagens;
- Problema: Ausência de portabilidade!
- Solução: Plataformas portáteis!

- Plataformas Portáteis:
 - Conjunto de funções independentes de máquina, que executam em diversas arquiteturas de hardware;
 - Aplicações recuperam a portabilidade perdida ao longo do desenvolvimento da Computação Paralela;
 - Possibilidade de utilização de ambientes heterogêneos processadores diferentes / sistemas operacionais diferentes;
 - Exemplos de plataformas ou ambientes portáteis: P4,
 Parmacs, Express, Linda, PVM, etc;
 - Devido aos diversos ambientes disponíveis, há necessidade de padronização → MPI;

- Mensagem
- Transferência de Informação entre um elemento de processamento fonte e um destino
- Conteúdo: Origem, Destino, Dados, Tipo dos dados, Tamanho dos dados, Onde o dado será armazenado no receptor, Qual a quantidade suportada pelo receptor, etc.
 - Tipo de mensagem Identificador associado a cada mensagem para selecionar uma mensagem particular para recebimento.

- Uma biblioteca "genérica" para troca de mensagens deve manipular:
 - Identificação de processos;
 - Comunicação "Ponto-a-Ponto";
 - Comunicação Coletiva;
 - Verificação;
 - Informação.

- Funções para Identificação de Processos:
 - $myid() \rightarrow retorna o identificador de processo corrente;$
 - nprocs() → retorna o número de processos em uma aplicação;

Exemplo:

Saída:

```
eu sou=2 # processos=4
eu sou=3 # processos=4
eu sou=0 # processos=4
eu sou=1 # processos=4
```

Importante para aplicações SPMD.

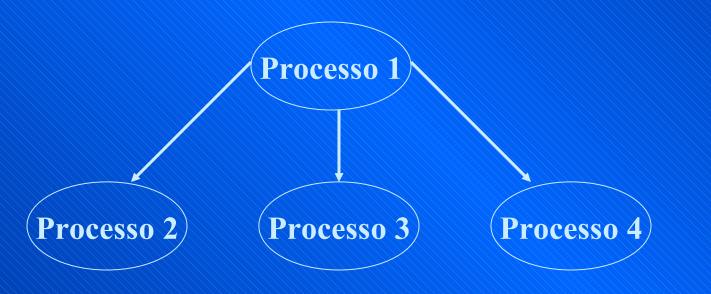
Funções de comunicação Ponto-a-Ponto:

```
send(msgtype, x, tamanho, destino) → envia a
mensagem <x> para <destino>;
```

- Alguns tipos de funções SEND
 - Send bloqueante: Copia <x> no buffer de mensagens e espera até que o buffer possa ser reutilizado com segurança;
 - Send não bloqueante: Copia <x> no buffer de mensagens e libera o processo para desenvolver outras operações;
- Existem ainda os tipos síncrono e assíncrono.

- Funções de comunicação Ponto a Ponto:
 - receive (msgtype, x, tamanho) \rightarrow Recebe uma mensagem do tipo <msgtype> e copia esta em <x>;
 - Alguns tipos de funções RECEIVE
 - Receive bloqueante: Se a mensagem não chegou, bloqueia-se até que chegue. Copia a mensagem recebida na área de dados <x>;
 - Receive não bloqueante:Se a mensagem chegou, copie para a área de dados <x>. Se ainda não chegou, adie a recepção.

- Funções de comunicação coletiva:
 - bcast(msgtype, x, tamanho, raiz) → Envia uma mensagem de um processo <raiz> para todos os processos;



- Funções de comunicação coletiva:
 - bcast(msgtype, x, tamanho, raiz) → Envia uma mensagem de um processo <raiz> para todos os processos;
 - Esta rotina é normalmente bloqueante
 - Todos os processos devem executar a operação de recebimento
 - Se não executar -> deadlock

- Funções de verificação:
 - probe (tag_msg) → Verifica se a mensagem identificada por <tag_msg> existe na fila de mensagens;
 - Não é uma operação bloqueante;
 - Pode retornar 1 se a mensagem existe na fila e 0 caso contrário.

- Funções Informativas:
 - info len() \rightarrow Retorna o tamanho da mensagem;
 - info_type() \rightarrow Retorna o tipo da mensagem.

- Funções de sincronização:
 - barrier () → Todo o processo que executa "barrier" fica aguardando até que os demais também cheguem a esse mesmo ponto.

- RPROC 1982
 - Já possuía características como:
 - Uso em plataformas heterogêneas;
 - Mensagens ativas;
 - Conversão e empacotamento de dados;
 - Principal objetivo: Interconectar computadores que possuíam diferentes sistemas operacionais;
 - Desenvolvido para mais de dez arquiteturas de computadores.

- P4 Argonne National Laboratory
 - 1a tentativa de plataforma portátil
 - 1984 Monmacs;
 - 1989 Reescrito para máquinas heterogêneas;
 - Biblioteca de Macros;
 - Eficiência: Cada implementação do P4 explora a plataforma escolhida;
 - Simplicidade: Número reduzido de conceitos, mas suficientes para uma gama de algoritmos paralelos;
 - Paradigmas de Programação: SPMD e Mestre-Escravo.

- Parmacs Argonne National Laboratory
 - 1987 Herdou características do P4;
 - Primeira biblioteca de passagem de mensagens em C;
 - Migrou de Macros para Funções;
 - Modelo de Programação:
 - Memória Distribuída;
 - Comunicação por troca de mensagens;
 - Suporte para ambientes heterogêneos XDR (*eXternal Data Representation*).

- Express (Parasoft)
 - Baseado no Crystalline Operating System Caltech;
 - Conjunto de ferramentas para o desenvolvimento de software paralelo;
 - Características importantes:
 - Balanceamento de carga dinâmico;
 - E/S Paralelo;

- Linda Yale University
 - 1^a versão 1980;
 - Abordagem diferente dos demais sistemas espaço de tuplas;
 - Modelo de programação Mestre/Escravo;
 - Atualmente:
 - Serviu de base para a definição de JavaSpaces;

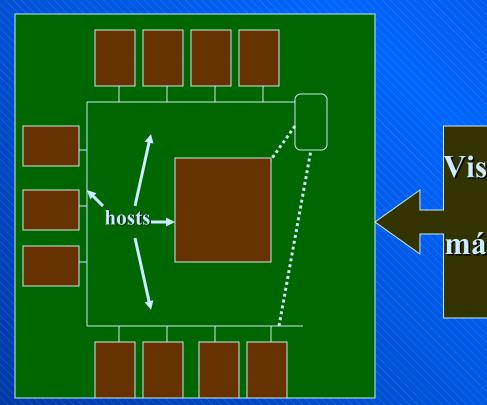
- PVM Parallel Virtual Machine
 - 1^a versão 1989;
 - ORNL, Univ. of Tenessee e Emory University;
 - Conjunto integrado de bibliotecas e ferramentas de software;
 - Emula um sistema de computação concorrente, flexível e de propósito geral;
 - Padrão "de fato";
 - Paradigmas de Programação adotados:
 - SPMD → Paralelismo de Dados;
 - MPMD → Paralelismo Funcional.

- PVM Parallel Virtual Machine
 - Possibilita o desenvolvimento de aplicações em C/C++ e Fortran;
 - Todos os programas PVM devem ser "linkados" com a biblioteca PVM;
 - É um ambiente freeware e open-source;
 - Existem diversas ferramentas para "depurar" programas PVM e também verificar o estado da máquina paralela virtual.

- PVM Parallel Virtual Machine
 - implementado em diversas plataformas:

Alliant FX/8	DEC Alpha
Sequent Balance	Bbn butterfly TC2000
80386/486/Pentium com Unix (Linux ou BSD)	Thinking Machines
Convex C-Series	C-90. Ymp, Cray-2 e Cray S-MP
HP 9000	Intel Paragon
DECstation 3100, 5100	IBM/RS6000
Sillicon Graphics	DEV Micro VAX
Sun 3, Sun 4, SPARCStation	PVM-W95

PVM - Parallel Virtual Machine



Visão Uniforme de uma máquina virtual paralela



Visão arquitetural

- MPI Message Passing Interface
 - Início: 1992;
 - Proposta de um <u>Padrão</u> de interface de passagem de mensagens para computadores com memória distribuída e NOWs (*Networks Of Workstations*);
 - Objetivos:
 - Unir portabilidade e facilidade de uso;
 - Fornecer uma especificação precisa para o desenvolvimento de ambientes de passagem de mensagem;
 - Possível crescimento da indústria de software paralelo;
 - Difusão do uso de computadores paralelos.

MPI - Message Passing Interface

Padrão "de direito" para o desenvolvimento de aplicações paralelas distribuídas;