## Computação Paralela sobre Sistemas Distribuídos

- Vantagens:
  - Relação Custo x Desempenho;
  - Melhorar a utilização dos recursos (hardware) já existentes;
  - Utilização de "ferramentas" conhecidas;
  - Aprendizagem relativamente fácil;

## Ambientes para Troca de Mensagens

- Desenvolvimento de "Plataformas Portáteis";
  - Conjunto de funções independentes de máquina, que executam em diversas plataformas de hardware;
- Oferecem o suporte necessário para o desenvolvimento de aplicações paralelas em SD;
  - Bibliotecas de comunicação: extensão das linguagens seqüenciais;
- Necessidade de tratar a heterogeneidade → Portabilidade;

# Ambientes para Troca de Mensagens

- Diversas opções disponíveis:
  - Exemplos: PVM, Express, P4, PCODE, Parmacs, entre outros;

Mais utilizadas: PVM e MPI

- PVM Parallel Virtual Machine
  - 1<sup>a</sup> 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;
    - ullet MPMD o 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
  - Dividido em duas partes:
    - PVM *Daemon* (pvmd): Responsável pelo roteamento das mensagens entre aplicações; Deve estar executando em todos os *hosts* da máquina paralela virtual;
    - Biblioteca libpym: Contém as rotinas que o usuário pode chamar para enviar/receber mensagens, gerar processos e modificar a máquina virtual.

- Passos para o desenvolvimento de aplicações PVM:
  - Funções de controle de processo;
    - Podem aparecer tanto no início como no fim de programas;
  - Funções de informação;
  - Funções para envio e recebimento de mensagens.

- Funções (C) de controle de processo:
  - pvm\_mytid(): Retorna o Identificador do processo atual. Se for chamada pela 1ª vez, "cadastra" o processo no sistema PVM;
  - pvm\_parent(): Retorna o Identificador do processo "pai"
    que gerou o processo atual ou o valor PvmNoParent se não
    foi gerado por pvm\_spawn();

Funções (C) de controle de processo:

```
pvm_spawn(char *task, char **argv, int flag,
char *where, int ntask, int *tids);
```

- Esta função gera <ntask> cópias de um arquivo executável <task> com o(s) argumento(s) <argv> nos computadores que compõem a máquina virtual. O argumento <flag> especifica opções para a geração das tarefas, e pode contemplar uma soma dos valores:
  - PvmTaskDefault: PVM escolhe (política round-robin) onde os processos serão executados;
  - PvmTaskHost: Indica que o argumento <where> é o host onde a tarefa deverá ser executada;
  - PvmTaskDebug: Inicia tarefas com um debugger;
  - PvmTaskTrace: Dados de trace são gerados;

Funções (C) de controle de processo:

```
pvm_spawn(char *task, char **argv, int flag,
char *where, int ntask, int *tids):
```

- O argumento <tids> é configurado como um vetor contendo o Identificador de cada uma tarefas geradas;
- Esta função retorna o número de tarefas geradas com sucesso ou um código de erro se nenhuma tarefa pode ser gerada.

- Funções (C) para envio de mensagens:
  - Envio de mensagens: 3 etapas;
  - pvm\_initsend(int enconding): "Limpa" ou cria um buffer para enviar uma nova mensagem. O argumento <enconding> pode conter um dos seguintes valores:
    - PvmDataDefault: Indica que a codificação XDR será utilizada;
    - PvmDataRaw: Nenhum esquema de codificação é utilizado;
    - PvmDataInPlace: Indica que o buffer deve conter apenas tamanhos e ponteiros para os dados que serão enviados, pois, esses dados devem ser copiados diretamente do espaço do usuário.

Funções (C) para envio de mensagens:

```
pvm_pk<tipo de dado>(<tipo de dado> *cp, int
nitem, int stride):
```

- "Empacota" um vetor de um determinado tipo de dado dentro do buffer ativo. Tipo de dado pode ser um dos seguintes valores:
  - byte, double, float, int, long, short, str;
- O argumento <cp> é um ponteiro para o primeiro item a ser empacotado; <nitem> indica o número total de itens; <stride> indica qual seqüência (2 em 2, 3 em 3) deve ser adotada para empacotar o vetor enviado.

- Funções (C) para o envio de mensagens:
  - pvm\_send (int tid, int msgtag):
  - Identifica por <msgtag> a mensagem que foi previamente empacotada e envia para o processo com o identificador <tid>;
  - pvm\_mcast (int \*tids, int ntask, int
    msgtag):
  - Identifica por <msgtag> a mensagem que foi previamente empacotada e envia para todos os processos especificados no vetor de identificadores <tids>;
  - O parâmetro <ntask> indica o número de elementos do vetor <tids>.

- Funções (C) para recebimento de mensagens:
  - pvm\_recv (int tid, int msgtag): Esta função
    aguarda até que uma mensagem <msgtag> do processo
    <tid> tenha chegado;
    - Quando uma mensagem chega, um novo buffer de recepção é criado;
    - Se o valor -1 for especificado em <tid> ou em <msgtag>,
       qualquer mensagem de qualquer processo será recebida;
    - Retorna o identificador do buffer criado.
  - pvm\_nrecv (int tid, int msgtag): Esta função retorna 0 se a mensagem indicada por <msgtag> ainda não chegou;
    - Pode ser chamada diversas vezes para a mesma mensagem.

- Funções (C) para recebimento de mensagens:
  - pvm\_upk<tipo de dado> (<tipo de dado> \*cp,
    int nitem, int stride):
  - Desempacota o vetor de <tipo de dado> do buffer de recepção ativo;
  - <nitem> especifica o número de itens de <tipo de
    dado> que deve ser desempacotado;
  - <stride> indica a seqüência que deve ser adotada.
    - <tipo de dado> pode assumir um dos seguintes valores: byte,
      float, double, int, long, short, char;

- Funções (C) de controle de processos:
  - pvm\_exit(): Informa ao pvmd local que o processo está saindo do sistema PVM;
    - Após chamar a função pvm\_exit(), o processo pode desempenhar tarefas como qualquer outro processo;
    - Comumente, a função pvm\_exit() é chamada antes de return ou exit.

# Compilando e executando aplicações PVM

- Compilação:
  - Utilitário aimk;
- Execução:
  - A máquina paralela virtual deve ser previamente criada;
  - Em caso de aplicações MPMD executa-se o Mestre;

#### Exemplo de uma aplicação PVM

#### Aplicação MPMD

```
#include "pvm3.h
                 Identificação de processos
main()
   int cc, tid, msgtag;
   char buf[100];
   printf("i'm %x", pvm mytid());
   cc = pvm spawn("hello other",
            (char **)0,0,"", 1, &tid);
   if (cc==1) {
      msqtaq=1;
                                   Recebendo
      pvm recv (tid, msgtag);
                                     Msg.
      pvm upkstr(buf);
      printf("from %x: %s\n", tid, buf);
   }else
     printf("can't start hello other\n");
   pvm exit();
                         Saída do sistema
```

```
#include "pvm3.h"
main()
   int ptid, msgtag;
   char buf[100];
   ptid = pvm parent();
   strcpy(buf, "hello, world from");
   gethostname(buf+strlen(buf), 64);
   msqtaq=1;
   pvm initsend (PvmDataDefault);
   pvm pkstr (buf);
   pvm send (ptid, msgtag);
   pvm exit();
```

- 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
  - Rotinas de comunicação ponto a ponto;
  - Rotinas de comunicação coletiva;
  - Rotinas de gerenciamento de processos;
  - E/S paralelos;
  - Suporte para grupos de processos;
  - Suporte para contextos de comunicação;
  - Suporte para topologias de aplicação.

- MPI Message Passing Interface
  - Exemplos de implementações (freeware) MPI:
    - CHIMP/MPI: Edinburgh Parallel Computing Centre (EPCC);
    - LAM: Ohio Supercomputer Center;
      - MPIAP: Australian National University;
      - MPICH: Argonne National Laboratory & Mississipi State University;
    - MPI-FM: University of Illinois;
    - W32MPI: Universidade de Coimbra Portugal.

- Mesmos passos utilizados no desenvolvimento de aplicações PVM;
- Implementação LAM (Local Area Muticomputer)
  - Mudanças, em relação ao PVM, na maneira como a máquina virtual é gerenciada e na execução das aplicações;

- Funções (C) para controle de processos:
  - MPI\_Init (int \*argc, char \*\*\*argv): Registra a aplicação junto a sessão MPI;
  - MPI\_Comm\_rank (MPI\_Comm comm, int \*rank):
     Retorna em <rank> o Identificador do processo atual
     pertencente ao espaço <comm>;
  - MPI\_Comm\_size (MPI\_Comm\_comm, int \*size):
    Retorna em <size> o número atual de processos em
    execução pertencentes ao espaço <comm>.

- Funções (C) para envio de mensagens:
  - 4 modos: padrão, bufferizado, síncrono e pronto;
  - Padrão: Dependendo da implementação pode assumir uma semântica síncrona ou de bufferização;
  - Bufferizado: A operação Send é completada quando a mensagem é bufferizada no espaço fornecido pela aplicação;
  - Síncrono: O transmissor recebe uma confirmação de recebimento da mensagem por parte do receptor;
  - Pronto: O transmissor envia a mensagem sem considerar buffers ou confirmações. O Send não deve iniciar a menos que um Receive tenha iniciado;
  - Possibilidade de utilizar funções bloqueantes ou não-bloqueantes;

- Funções (C) para envio de mensagens:
  - Função bloqueante: Não retorna até que o buffer de dados possa ser reutilizado;
    - Todas as funções dessa categoria possuem a mesma sintaxe;
  - Função Não-bloqueante: Retorna imediatamente; Há possibilidade do buffer de dados ser sobrescrito; Possibilidade de inconsistência!;
  - Para cada função bloqueante, há uma não-bloqueante;

#### Funções (C) para envio de mensagens:

	Padrão	Bufferizado	Síncrono	Pronto
Bloqueante	MPI_Send	MPI_Bsend	MPI_Ssend	MPI_Rsend
Não	MPI_Isend	MPI_Ibsend	MPI_Issend	MPI_Irsend
Bloqueante				

- Funções (C) para envio de mensagens:
  - MPI\_Send (void \*buf, int count, MPI\_DataType
    dtype, int dest, int tag, MPI Comm comm):
  - Envia a mensagem <buf> com identifcador <tag> para o destino <dest> pertencente ao espaço <comm>. O parâmetro <count> indica quantos elementos do tipo <dtype> existem na mensagem;
  - Os tipos possíveis para uma mensagem são: MPI\_CHAR,
    MPI\_SHORT, MPI\_INT, MPI\_LONG, MPI\_FLOAT,
    MPI\_DOUBLE, MPI\_BYTE, MPI\_UNSIGNED\_CHAR,
    MPI\_UNSIGNED\_SHORT, MPI\_UNSIGNED,
    MPI\_UNSIGNED\_LONG, MPI\_LONG\_DOUBLE;

- Funções (C) para recebimento de mensagens:
  - são divididas em bloqueantes e não-bloqueantes;
    - MPI\_Recv: Recebimento bloqueante; Aguarda até que uma mensagem tenha chegado no buffer de recepção;
    - MPI\_Irecv: Recebimento Não-bloqueante; Verifica se existe uma mensagem no buffer de recepção e, caso positivo, recebe a mensagem. Em caso negativo, retorna imediatamente;

- Funções (C) para recebimento de mensagens:
  - MPI\_Recv (void \*buf, int count, MPI\_Datatype dtype, int source, int tag, MPI\_Comm comm, MPI\_Status \*status):
  - Recebe a mensagem < buf > com identificador < tag > da fonte < source > pertencente ao espaço < comm > . O parâmetro < count > indica quantos elementos do tipo < dtype > existem na mensagem;
  - Se o valor MPI\_ANY\_SOURCE ou MPI\_ANY\_TAG for especificado, respectivamente, em <source> e <tag> serão aceitas todas as mensagens;

- Funções (C) para controle de processos:
  - MPI\_Finalize(): Informa que o processo está saindo de uma sessão MPI;
  - MPI\_Abort(MPI\_Comm comm, int errcode): Termina a execução de todos os processos de um comunicador <comm>, incluindo o próprio processo que realizou a chamada à função MPI\_Abort();

# Compilando e executando aplicações LAM

- Execução:
  - Arquivos esquema da aplicação: Arquivos texto que contém onde (em que *host*) cada arquivo executável (mestre e escravo) deverá ser executado; LAM identifica cada *host* como um nó (n) juntamente com um número identificador;
  - Exemplo de um arquivo esquema:

```
n0 /home/master
```

n1 /home/slave

n2 /home/slave

n3 /home/slave

## Iniciando e Gerenciando o Multicomputador no LAM

- Utilitários:
  - lamboot <hostsfile>: Inicia o Multicomputador nos hosts especificados em <hostsfile>; <hostsfile> é um arquivo texto contendo os nomes das máquinas que formarão o Multicomputador;
    - %lamboot hosts
  - Exemplo de um arquivo esquema de hosts:

```
lasdpc06
lasdpc07
lasdix
```

recon <hostsfile>: Verifica se o Multicomputador está pronto;

#### Exemplo de uma aplicação LAM

Objetivo: Transmitir um vetor de inteiros entre dois processos

Aplicação SPMD

```
#include <mpi.h>
#define BUFSIZE 64
int buf [BUFSIZE];
main (argc, argv)
int argc;
char *argv[];
  int size, rank;
  MPI Status status;
  MPI Init (&argc, &argv);
  MPI Comm size(MPI COMM WORLD, &size);
   if (size!=2) {
      MPI finalize();
      return (1);
   MPI Comm rank (MPI COMM WORLD, &rank)
```

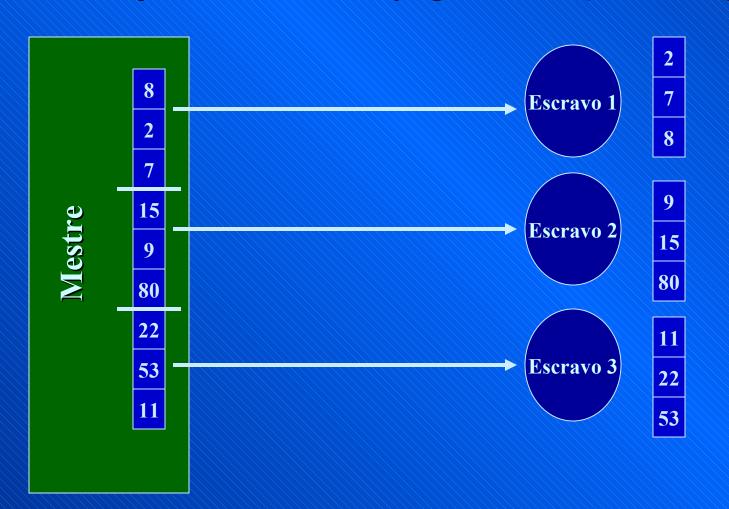
```
if (rank==0)
 MPI Send(buf, sizeof(buf), MPI INT,
           1,11, MPI COMM WORLD);
else
 MPI Recv(buf, sizeof(buf), MPI INT,
      0,11,MPI COMM WORLD, &status);
MPI Finalize();
return (0);
```

#### Exemplos de Aplicações Paralelas em PVM e MPI (LAM)

- Ordenação de vetores (algoritmo QuickSort);
  - Utilizando o paradigma MPMD
    - Mestre: ordena
    - Escravo(s): quick
- Método do Trapézio Composto;
  - Utilizando o paradigma SPMD
  - Multiplicação de Matrizes;
    - Utilizando o paradigma SPMD

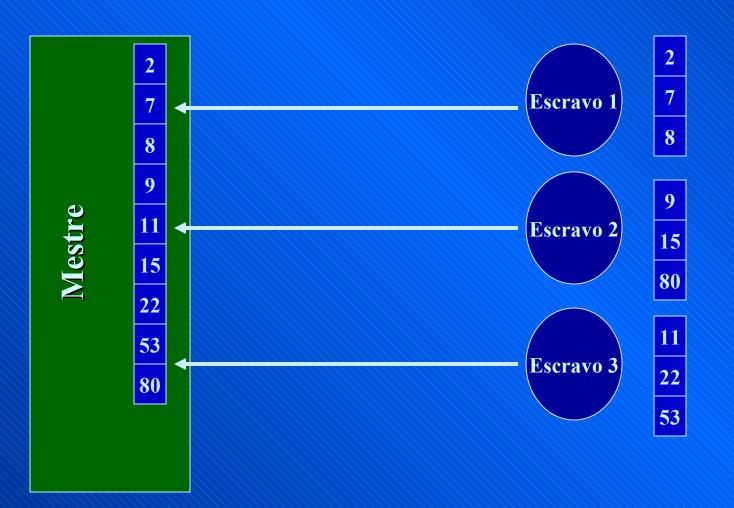
# Exemplos de Aplicações em PVM e MPI (LAM)

Ordenação de vetores (algoritmo QuickSort);



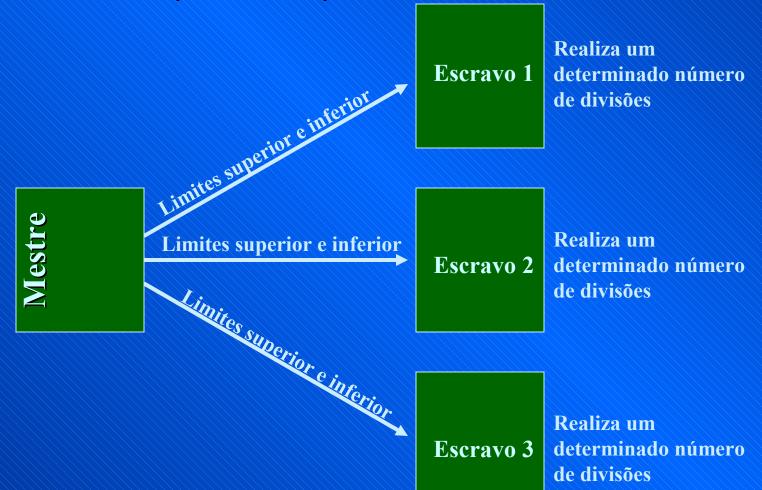
# Exemplos de Aplicações em PVM e MPI (LAM)

Ordenação de vetores (algoritmo QuickSort);



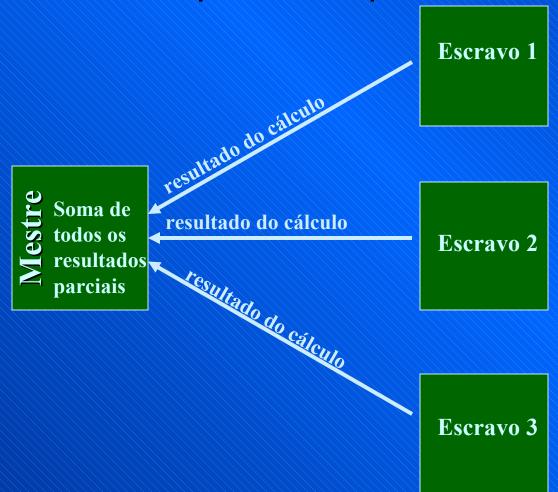
## Exemplos de Aplicações em PVM e MPI (LAM)

Método do Trapézio Composto



# Exemplos de Aplicações em PVM e MPI (LAM)

Método do Trapézio Composto



## Exemplos de Aplicações em PVM e MPI (LAM)

Multiplicação de Matrizes

Escravo 1 Gerar matriz B

Mestre

Envia uma matriz A e a posição onde a multiplicação deve ser realizada Gerar matriz A

Envia uma matriz A e a posição onde: Escravo 2 Gerar matriz B multiplicação deve ser realizada

Envia uma matriz A e a posição onde a Escravo 3

## Exemplos de Aplicações em PVM e MPI (LAM)

Multiplicação de Matrizes

Matriz para o Mestre também aiudar na multiplicação

Escravo 1

Realiza sua parte da multiplicação

Mestre

Realiza sua parte da multiplicação Escravo 2

Realiza sua parte da multiplicação

Escravo 3

Realiza sua parte da multiplicação

## Exemplos de Aplicações em PVM e MPI (LAM)

Multiplicação de Matrizes

Envia o Resultado da Multiplicação Escravo 1 (matriz C) para o Mestre Envia o Resultado da Multiplicação Escravo 2 (matriz C) para o Mestre Envia o Resultado da Multiplicação (matriz C) para o Mestre

Escravo 3

Ordenação de vetores (algoritmo QuickSort): Mestre

```
#include "pvm3.h"
#define MaxVet 300000 // numero de elementos para ordenar
#define NUM PROC 4 // numero de escravos
#define ESCRAVO "/home/tests/pvm/quick"Identificação do processo
int main(int argc, char **argv)
                                        Divisão pelo número de escravos
   my tid = pvm mytid();
                                          Gerando os escravos
   tot subvet = MaxVet/NUM PROC;
 cc = pvm spawn(ESCRAVO, (char **)0, PvmTaskDefault, NULL,
                    NUM PROC, tid sort);
 if (cc < NUM PROC) {
         printf ("ERRO:pvm spawn nao gerou todas as tasks[gerou %d]...\n", cc);
    exit (-1);
                                             Enviando uma parte do vetor para
 for (t = 0; t < NUM PROC; t++)
                                             cada escravo
        pvm initsend (PvmDataRaw);
        pvm pkint (&vetor[(tot subvet * t)], tot subvet, 1);
        pvm send (tid sort[t], 1);
```

Ordenação de vetores (algoritmo QuickSort): Mestre

Ordenação de vetores (algoritmo QuickSort): Escravo

```
#include "pvm3.h"
#define MaxVet 300000 // numero de elementos para ordenar
#define NUM PROC 4 // numero de escravos (quick)
                                   Identificação do processo
int main(void) {
                                   Mestre Divisão pelo número de escravos
       tid parent = pvm parent();
       tot subvet = (MaxVet/NUM PROC);
                                                  Recebendo uma parte do vetor
                                                  para
       buf rcv = pvm recv (tid parent, 1
                                                   ordenar
       pvm upkint (a, tot subvet, 1);
       ordena (a, 0, (tot subvet - 1));
                                                Enviando o vetor ordenado para o
       pvm initsend(PvmDataRaw);
                                                mestre
       pvm pkint(a, tot subvet, 1);
       pvm send(tid parent, 2);
                                             Informa sua saída ao pymd
       pvm exit();
       return(0);
```

#### Ordenação de Vetores: Mestre

```
#include "mpi.h"
#define MaxVet 5000
                             Objeto status utilizado apenas na recepção de
#define NUM PROC 2
#define WORKTAG 1
                             mensagens
                                        Registra o processo na sessão
int main (int argc, char
                                        LAM
   MPI Status status;
                                               Obtém o número de processos na sessão
   tot subvet=MaxVet/NUM PROC;
                                               LAM
    x=MPI Init(&argc,&argv);
    MPI Comm size (MPI COMM WORLD, &numprocs);
    MPI Comm rank (MPI COMM WORLD, &myid); --- Obtém o ID do processo atual
    for (x=1;x\leq=NUM PROC;x++)
       MPI Send(&vetor[(tot subvet*(x-1))], tot subvet, MPI INT, x, WORKTAG,
                 MPI COMM WORLD) >
                                        -Envia a mensagem <vetor> para o processo <x>
    for (x=0;x<NUM PROC;x++)
       MPI Recv(&vetor[(tot subvet*x)], tot subvet, MPI INT, MPI ANY SOURCE,
                  WORKTAG+1, MPI COMM WORLD, &status);
   merge (vetor);
                                             Aguarda o recebimento de uma mensagen
    MPI Finalize();
                                             vinda de qualquer processo
   return 0;
                            Informa sua saída de uma sessão LAM
```

#### Ordenação de Vetores: Escravo

```
#include "mpi.h"
#define MaxVet 5000
                                  Objeto status utilizado apenas na recepção de
#define NUM PROC 2
#define WORKTAG 1
                                  mensagens
int main (int argc, char **argv
                                       Registra o processo na sessão
    MPI Status status;
                                       LAM
   tot subvet = (MaxVet/NUM PROC);
                                               Obtém o número de processos na sessão
                                               LAM
    MPI Init(&argc, &argv);
    MPI Comm size (MPI COMM WORLD, &numprocs);
    MPI Comm rank (MPI COMM_WORLD, &myid); ← Obtém o ID do processo atual
    MPI Recv(a, tot subvet, MPI INT, 0, WORKTAG, MPI COMM WORLD, &status);
    ordena(a,0,(tot subvet-1));
    MPI Send(a, tot subvet, MPI INT, 0, WORK NAG+1, MPI COMM WORLD);
                                                 Aguarda o recebimento de uma
    MPI Finalize()
                                                  mensagem vinda do Mestre (0)
   return 0;
                        Envia a mensagem para o Mestre (0)
           Informa sua saída de uma sessão LAM
```

## **Exemplos de Aplicações PVM**Método dos Trapézios Composto: Mestre

```
#define N 1200000
#define TASKS 2;
#define ESCRAVO "/home/tests/pvm/integralpar pvm"
int main(int argc, char **argv)
                                   -Identificação do processo
   my id=pvm mytid();
                                           Identificação do processo
   id parent = pvm parent();
  char *hosts[]={"mag01","mag02"};
                                           Mestre
   if (id parent==PvmNoParent)
                                              Verifica se o processo atual é
                                               mestre ou escravo
     for (i=0;i<TASKS;i++)
       cc = pvm spawn(ESCRAVO, (char **)0, PvmTaskHost, hosts[i],
                        workers, &tids[i]
       if (cc < workers) {
          printf ("ERRO:pvm spawn nao gerou todas as tasks[gerou %d]...\n", cc);
          exit (-1);
                                               Gera os processos escravos
    a = 0.0; b = 1.2; Ndiv = N/numtasks;
    x = (double)(b - a)/numtasks;
    limite inferior = a;
    limite superior = a + x;
```

Método dos Trapézios Composto: Mestre

```
for (i=0;i<workers;i++)</pre>
                                                       Envia os limites
                                                       para cada um dos
   pvm initsend (PvmDataRaw);
                                                       escravos
  pvm pkdouble (&limite inferior,1,1)
  pvm pkdouble (&limite superior,1,1);
  pvm send (tids[i], 1);
  limite inferior = limite superior;
                                                      Calcula a integral
  limite superior = limite superior + x;
res = integral(limite inferior, limite superior, Ndiv);
                                             Recebe os resultados de
for (i=0; i<workers;i++)</pre>
                                             cada um dos escravos
  pvm recv (-1, 2);
  pvm upkdouble (&valor retorno,1, 1);
  sum = sum + valor retorno;
res = res + sum;
                                  Soma todos os resultados
```

Método dos Trapézios Composto: Escravo

```
else{
     Ndiv = N/numtasks;
                                                  Recebe os limites
       buf rcv = pvm recv (id parent, 1)
       pvm upkdouble (&a, 1, 1);
       pvm upkdouble (&b, 1, 1);
                                             Calcula a integral
       pvm freebuf(buf rcv);
      res = integral(a,b,Ndiv);
                                                 Envia os resultados para
                                                 o mestre
      pvm initsend(PvmDataRaw);
      pvm pkdouble(&res, 1, 1);
      pvm send(id parent, 2);
   pvm exit();
                                        Informa sua saída ao pymd
  return(0);
```

#### Método dos Trapézios Composto: Mestre

```
#include "mpi.h"
                               /* ID do primeiro processo (MESTRE) */
#define MASTER
#define N 1200000
MPI Status status;
main(int argc, char **argv)
                                          Inicializar junto à sessão MPI
   MPI Init(&argc, &argv);
   MPI Comm rank (MPI COMM WORLD, &taskid); Obtém o ID do processo atual
   MPI Comm size (MPI COMM WORLD, & Snumtasks);
   numworkers = numtasks-1;
   if (taskid == MASTER) {
                                        Obtém o número de processos na sessão
      a = 0.0; b = 1.2;
     Ndiv = N/numtasks; x = (double) (b - a) /numtasks;
      limite inferior = a; limite superior = a + x;
      for(i=1;i<=numworkers;i++) {</pre>
        MPI Send(&limite inferior, 1, MPI DOUBLE, i, 0, MPI COMM WORLD);
         MPI Send(&limite superior, 1, MPI DOUBLE, i, 0, MPI COMM WORLD);
       limite inferior = limite superior;
                                                Envia para cada escravo os limites do
       limite superior = limite superior + x;
                                                cálculo
```

#### Método dos Trapézios Composto: Mestre/Escravo

```
res = integral(limite inferior, limite superior, Ndiv);
 for (i=1; i<= numworkers; i++) {
     MPI Recv(&valor retorno,1,MPI DOUBLE,i,1,MPI COMM WORLD,&status);
     sum = sum + valor retorno;
                                     Aguarda o recebimento do resultado
                                     do cálculo de todos os escravos
 res = res + sum;
/*ESCRAVO*/
                                       Verifica se é o processo escravo
if (taskid > MASTER) {
  Ndiv = N/numtasks;
                                      Recebe as posições onde o cálculo da
  source = MASTER;
                                     integral deve ser realizado
  MPI Recv(&a, 1, MPI DOUBLE, source, 0, MPI COMM WORLD, &status);
  MPI Recv(&b, 1, MPI DOUBLE, source, 0, MPI COMM WORLD, &status);
  res = integral(a,b,Ndiv);
  MPI Send(&res, 1, MPI DOUBLE, MASTER, 1, MPI COMM WORLD);
MPI Finalize();
                                 Envia para o mestre o resultado do
                                 cálculo de integrais
```

#### Multiplicação de Matrizes: Mestre

```
#include "pvm3.h"
#define TAM 420
#define TASKS 4
#define ESCRAVO "/home/testes/pvm/matrixpar pvm"
                                     —Identificação do processo
int main (int argc, char **argv)
                                              Identificação do processo
    my id=pvm mytid()
                                              Mestre
   id parent = pvm parent();
                                                Verifica se o processo atual é
   if (id parent==PvmNoParent) 
                                                 mestre ou escravo
     cc = pvm spawn(ESCRAVO, (char **)0, \QvmTaskDefault, NULL, workers, tids);
     if (cc < workers) {
        printf ("ERRO:pvm spawn nao gerou todas as tasks[gerou %d]...\n", cc);
        exit (-1);
                                                 Gera os processos escravos
     gera matriz (A, 1235);
     pos = 0;
     for(i=0;i<workers;i++){</pre>
        pvm initsend (PvmDataRaw);
        pvm pkdouble (&A[0][0], (TAM*TAM), 1);
                                                          Envia a matriz A e a posição
        pvm pkint (&pos,1,1);
                                                          onde a multiplicação deve
        pvm send (tids[i], 1);
                                                          ser realizada
        pos = pos + n lin;
```

#### Multiplicação de Matrizes: Mestre

#### Multiplicação de Matrizes: Escravo

```
elsef
  gera matriz(B,1235);
  buf rcv = pvm recv (id parent, 1);
   pvm upkdouble (&A[0][0], (TAM*TAM), 1);
                                                  Recebe do Mestre a matriz A e
   pvm upkint (&pos,1,1);
                                                  a posição que deve ser calculada
   if (pos==0)
     pvm initsend(PvmDataRaw);
     pvm pkdouble(&B[0][0], (TAM*TAM), 1);
                                                   Se for o primeiro escravo
     pvm send(id parent, 2);
                                                    (pos==0) envie a matriz B
                                                    para o Mestre
    for(k=pos;k<pos+n lin;k++){</pre>
     for(i=0;i<TAM;i++){
                                                   Calcular a parte da Matriz
        for (j=0; j<TAM; j++)
           C[k][i] = C[k][i] + (A[k][j] * B[j][i]);
                                                   Enviar os resultados para o
   pvm initsend(PvmDataRaw);
   pvm pkdouble(&C[pos][0], (TAM*TAM), 1);
                                                  Mestre
   pvm send(id parent, 2);
                              Informa a saída ao pymd
pvm exit();
return(0);
```

#### Multiplicação de Matrizes: Mestre

```
#include "mpi.h"
#define MASTER 0 /* ID do primeiro processo (MESTRE) */
#define TAM 120
#define TASKS 6
MPI Status status;
main (int argc, char **argv)
   MPI Init(&argc, &argv);
   MPI Comm rank (MPI COMM WORLD, &taskid);
   MPI Comm size (MPI COMM WORLD, &numtasks);
  numtasks=TASKS; numworkers = numtasks-1;
  n lin = TAM/numtasks; total = TAM*TAM;
```

Indica a faixa da matriz produto que deve ser calculada por cada processo

#### Multiplicação de Matrizes: Mestre

```
Verifica se é o processo mestre
if (taskid==MASTER)
  gera matriz (A, 1235);
                                              Envia para cada escravo a matriz e a
  pos = 0;
                                              posição que deve ser calculada
  for(i=1;i<=numworkers;i++) {</pre>
      MPI Send(A, (TAM*TAM), MPI DOUBLE, i, 0, MPI COMM WORLD);
      MPI Send(&pos, 1, MPI INT, i, 0, MPI COMM WORLD);
      pos = pos + n lin;
  MPI Recv(B, total, MPI DOUBLE, 1,2, MPI COMM WORLD, &status);
  for(k=pos; k<pos+n lin; k++)</pre>
                                             Recebe a matriz B de um dos escravos
     for(i=0;i<TAM;i++)
        for (j=0; j<TAM; j++)
          C[k][i] = C[k][i] + (A[k][j] * B[j][i]);
  pos = 0;
  for(i=1;i<=numworkers;i++) {</pre>
     MPI Recv(&C[pos][0], (n lin*TAM), MPI DOUBLE, i, 3, MPI COMM WORLD,
                &status);
                                        Recebe o resultado do cálculo com a
      pos = pos + n lin;
                                        matriz C
```

#### Multiplicação de Matrizes: Escravo

```
Verifica se é o processo escravo
if (taskid > MASTER)
                                          Recebe do mestre a matriz A e a
   gera matriz (B, 1235);
                                          "faixa" do cálculo
  MPI Recv(A, (TAM*TAM), MPI DOUBLE, MASTER, 0, MPI COMM WORLD, &status);
  MPI Recv(&pos, 1, MPI INT, MASTER, 0, MPI COMM WORLD, &status);
   if(taskid == 1)
      MPI Send(B, (TAM*TAM), MPI DOUBLE, 0, 2, MPI COMM WORLD);
                                        Se for o primeiro escravo, envie B para
   for(k=pos;k<pos+n lin;k++)</pre>
      for(i=0;i<TAM;i++)
                                        o mestre
          for (j=0; j<TAM; j++)
             C[k][i] = C[k][i] + (A[k][j] * B[j][i]);
   MPI Send(&C[pos][0], (n lin*TAM), MPI DOUBLE, 0, 3, MPI COMM WORLD);
                                    Envie o resultado da matriz C para o
MPI Finalize();
                                    mestre
```

### Resultados

- Resultados obtidos a partir do tempo de execução das aplicações:
  - Multiplicação de Matrizes;
  - Método dos Trapézios Composto.
- Configuração do ambiente de testes:
  - Rede FastEthernet 100 Mbits/sec;
  - 4 máquinas, variando de um PIII até um PentiumMMX;
  - Sistema operacional Linux com kernel 2.2.16.

#### Comparações:

- Tempo de execução seqüencial e paralelo;
- Aplicações PVM x LAM-MPI.