#### DISCIPLINA

# Introdução à Computação Paralela - MPI -

Prof. Kayo Gonçalves

BACHARELADO EM TECNOLOGIA DA INFORMAÇÃO



#### MPI - Message Passing Interface

Padrão para comunicação de dados em computação paralela



- Utilizado **principalmente** em Memória distribuída (cluster)
- Baseado em envio/recebimento de mensagens

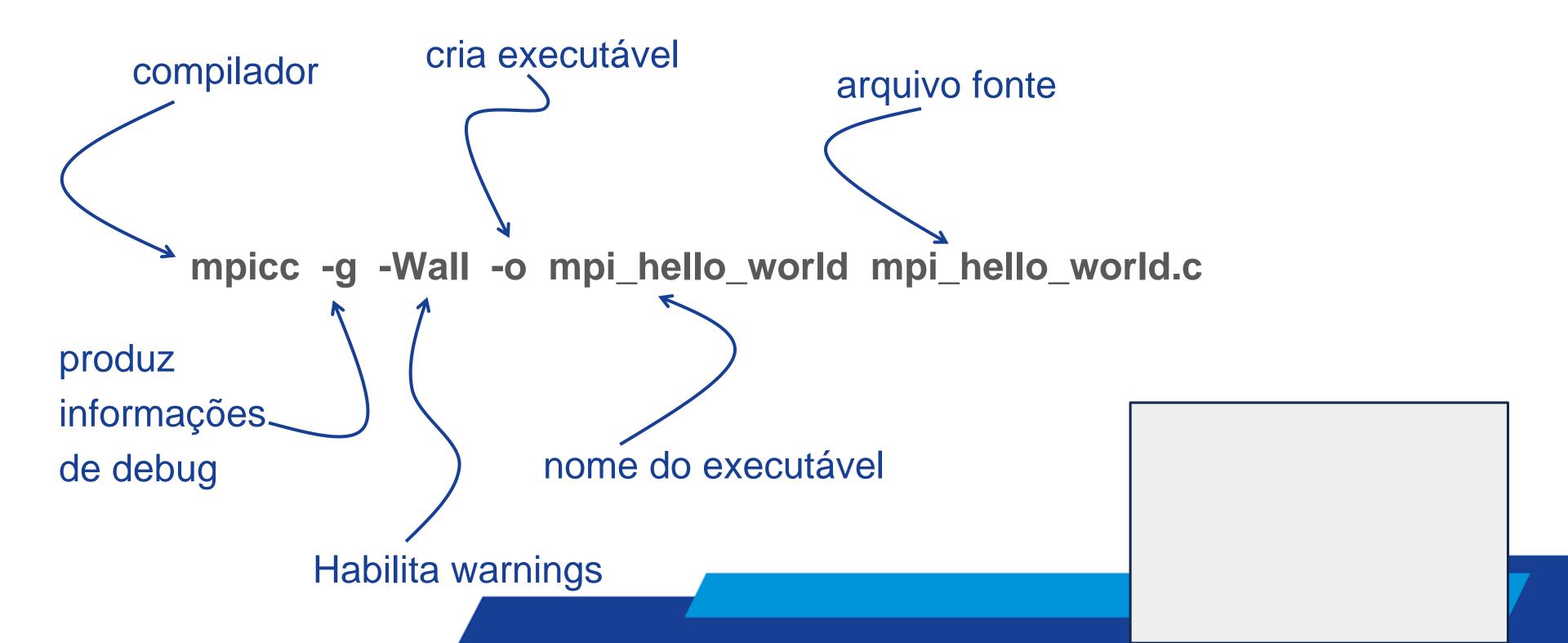
- Termo utilizado é "processos"

#### MPI - Message Passing Interface

- Objetivo: Criar vários processos e executá-los em paralelo.
  - O cluster deve estar previamente configurado.
- Cada processo é identificado com um número inteiro não-negativo começando por 0 (zero)
  - **p** processos são numerados **0**, **1**, **2**, ..., *p***-1**.
  - Boa prática utilizar mestre 0



## MPI – Compilar em C/C++



#### MPI - Executar em C/C++

mpiexec -n <nº de processos> <executável>

mpiexec -n 1 ./mpi\_hello\_world

1 processo

mpiexec -n 4 ./mpi\_hello\_world



#### MPI – Resultado

mpiexec -n 1 ./mpi\_hello\_world Proc 0 of 1 > Hello World!

mpiexec -n 4 ./mpi\_hello\_world

Proc 0 of 4 > Hello World!

Proc 1 of 4 > Hello World!

Proc 2 of 4 > Hello World!

Proc 3 of 4 > Hello World!

p=1 não é código serial



#### MPI – Não determinismo

mpiexec -n 4 ./mpi\_hello\_world

Proc 0 of 4 > Hello World!

Proc 1 of 4 > Hello World!

Proc 2 of 4 > Hello World!

Proc 3 of 4 > Hello World!





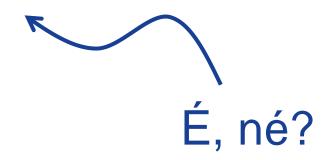
mpiexec -n 4 ./mpi\_hello\_world

Proc 3 of 4 > Hello World!

Proc 1 of 4 > Hello World!

Proc 2 of 4 > Hello World!

Proc 0 of 4 > Hello World!



## Hello World

#### MPI – Identificar em C/C++

- Escrito em C/C++
  - Possui "main"
  - Pode usar stdio.h, string.h, etc.
- Precisa adicionar mpi.h no cabeçalho
- Identificadores MPI começam com "MPI\_"
  - A primeira letra após "\_" é sempre maiúscula
  - Ajuda evitar confusão
  - Exemplo: MPI\_Init (...)



#### Hello World C/C++ (sem MPI)

```
#include <stdio.h>
int main(void) {
   printf("hello, world\n");
   return 0;
}
```



## Hello World C/C++ (com MPI)

```
#include <stdio.h>
   #include <mpi.h>
   pint main(void) {
       int my rank, comm sz;
       MPI Init (NULL, NULL);
       MPI Comm size (MPI COMM WORLD, &comm sz);
       MPI Comm rank (MPI COMM WORLD, &my rank);
10
11
       printf("Proc %d of %d > Hello World!\n",
12
             my rank, comm sz);
13
14
       MPI Finalize();
       return 0;
15
       /* main */
```





**Chapolin Colorado** 

EUUUUUUUUUUUUUU!

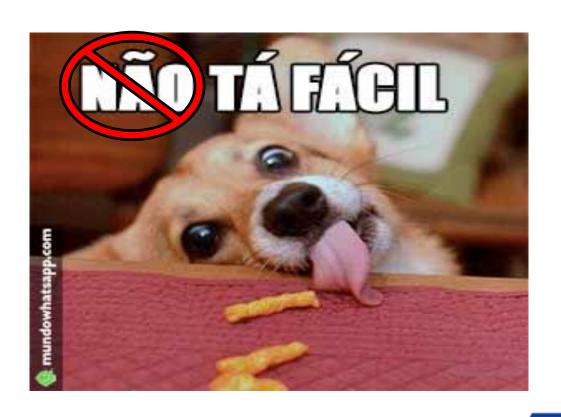
#### Analisando código (1)

```
#include <stdio.h> Uso livre de bibliotecas

#include <mpi.h> Obrigatório

Pode criar

constantes
```



## Analisando código (2)

Todas as variáveis são copiadas para os processos criados em MPI\_Init(..).

Cada processo terá uma cópia local de comm\_sz, my\_rank

## Analisando código (3)

#### Analisando código (4)

```
int main(void) {
  int my_rank, comm_sz;

MPI_Init(NULL, NULL);

MPI_Comm_size(MPI_COMM_WORLD, &comm_sz);
MPI_Comm_rank(MPI_COMM_WORLD, &my_rank);
```

MPI\_Init(...) define um comunicador que consiste de todos os processos criados quando o programa é inicializado.

O nome do comunicador é MPI\_COMM\_WORLD

#### Analisando código (5)

```
int main(void) {
  int my_rank, comm_sz;

MPI_Init(NULL, NULL);

MPI_Comm_size(MPI_COMM_WORLD, &comm_sz);
MPI_Comm_rank(MPI_COMM_WORLD, &my_rank);

Estão rodando em paralelo
```

#### PENSAMENTO PARALELO NÃO-DETERMINÍSTICO

DICA: Imagine que os cores tem velocidades diferentes

#### Analisando código (6)

```
int MPI_Comm_size(
          MPI_Comm comm /* in */,
          int* comm_sz_p /* out */);
```

#### Analisando código (7)

```
int main(void) {
  int my_rank, comm_sz;

MPI_Init(NULL, NULL);
  MPI_Comm_size(MPI_COMM_WORLD, &comm_sz);
  MPI_Comm_rank(MPI_COMM_WORLD, &my_rank);

MPI_Comm_rank(MPI_COMM_WORLD, &my_rank);
```

#### Analisando código (8)

```
printf("Proc %d of %d > Hello World!\n",
my_rank, comm_sz);

MPI_Finalize();
return 0;
/* main */
Cada processo irá
imprimir
```



#### Analisando código (9)

```
printf("Proc %d of %d > Hello World!\n",

my_rank, comm_sz);

MPI_Finalize();

return 0;

/* main */

Diz ao MPI que

finalize a região

paralela. Limpe tudo

alocado para este

programa.
```

```
int MPI_Finalize(void);
```

Troca de mensagens entre processos

# Saudações P2P

#### Troca de Mensagens

```
#include < stdio . h>
 2 | #include < string . h > /* For strlen
3 #include <mpi.h>
                      /* For MPI functions, etc */
   const int MAX_STRING = 100;
 6
   int main(void) -
                 greeting[MAX_STRING];
      char
                 comm_sz; /* Number of processes */
      int
10
                 my_rank; /* My process rank
      int
11
12
      MPI_Init(NULL, NULL);
13
      MPI_Comm_size(MPI_COMM_WORLD, &comm_sz);
14
      MPI_Comm_rank(MPI_COMM_WORLD, &my_rank);
15
16
      if (my_rank != 0) {
17
         sprintf(greeting, "Greetings from process %d of %d!",
18
               my_rank, comm_sz);
19
         MPI_Send(greeting, strlen(greeting)+1, MPI_CHAR, 0, 0,
20
               MPI_COMM_WORLD);
21
       } else {
22
         printf("Greetings from process %d of %d!\n", my_rank, comm_sz);
23
         for (int q = 1; q < comm_sz; q++) {
24
            MPI_Recv(greeting, MAX_STRING, MPI_CHAR, q,
25
                0, MPI_COMM_WORLD, MPI_STATUS_IGNORE);
26
            printf("%s\n", greeting);
27
28
29
30
      MPI_Finalize();
31
      return 0;
32
      /* main */
```



#### Analisando código (1)

#### Analisando código (2)

```
int main(void) {
      char
               greeting[MAX_STRING];
                 comm_sz; /* Number of processes */
      int
                 my_rank; /* My process rank
10
      int
11
12
      MPI_Init(NULL, NULL); ◀
13
      MPI_Comm_size(MPI_COMM_WORLD, &comm_sz);
14
      MPI_Comm_rank(MPI_COMM_WORLD, &my_rank);
```

Executado em série (1 core ou processo)

Executado em paralelo (n cores ou processos)

Todas as variáveis são copiadas para os processos criados em MPI\_Init(..).

Cada processo terá uma cópia local de greetings, comm\_sz, my\_rank e MAX\_STRING

#### Analisando código (3)

```
int main(void) {
      char
              greeting[MAX_STRING];
9
                 comm_sz; /* Number of processes
      int
                 my_rank; /* My process rank
10
      int
11
                                                     Setup Inicial do MPI.
12
      MPI_Init(NULL, NULL); 
13
      MPI_Comm_size(MPI_COMM_WORLD, &comm_sz);
                                                     Abre a região paralela
14
      MPI_Comm_rank(MPI_COMM_WORLD, &my_rank);
```

```
int MPI_Init(
     int* argc_p /* in/out */,
     char*** argv_p /* in/out */);
```

Usaremos NULL, NULL

#### Analisando código (4)

MPI\_Init(...) define um comunicador que consiste de todos os processos criados quando o programa é inicializado.

O nome do comunicador é MPI\_COMM\_WORLD

Setup Inicial do MPI. Abre a região paralela Usaremos NULL,NULL

#### Analisando código (5)

```
7 int main(void) {
8   char     greeting[MAX_STRING];
9   int     comm_sz; /* Number of processes */
10   int     my_rank; /* My process rank */
11
12   MPI_Init(NULL, NULL);
13   MPI_Comm_size(MPI_COMM_WORLD, &comm_sz);
14   MPI_Comm_rank(MPI_COMM_WORLD, &my_rank);
```

Estão rodando em paralelo

#### PENSAMENTO PARALELO NÃO-DETERMINÍSTICO

DICA: Imagine que os cores tem velocidades diferentes

#### Analisando código (6)

```
int main(void) {
             greeting[MAX_STRING];
      char
9
                comm_sz; /* Number of processes */
      int
                my_rank; /* My process rank */
10
      int
11
12
                                                   Armazena em
     MPI_Init(NULL, NULL);
13
     MPI_Comm_size(MPI_COMM_WORLD, &comm_sz);
                                                   comm_sz o número
14
     MPI_Comm_rank(MPI_COMM_WORLD, &my_rank);
                                                   de processos do
                                                   comunicador
```

```
int MPI_Comm_size(
    MPI_Comm comm /* in */,
    int* comm_sz_p /* out */);
```

#### Analisando código (7)

```
int main(void) {
     char greeting[MAX_STRING];
              comm_sz; /* Number of processes */
     int
              my_rank; /* My process rank */
10
     int
11
12
     MPI_Init(NULL, NULL);
                                                  Armazena em
13
     MPI_Comm_size(MPI_COMM_WORLD, &comm_sz);
14
     MPI_Comm_rank(MPI_COMM_WORLD, &my_rank); ← my_rank o número
                                                  de processo
```

```
int MPI_Comm_rank(
    MPI_Comm comm /* in */,
    int* my_rank_p /* out */);
```

#### Analisando código (8)

```
15
                                                                             Escravos
16
      if (my_rank != 0) {
                                                                             ENVIAM MSG p/
         sprintf(greeting, "Greetings from process %d of %d!",
18
               my_rank, comm_sz);
                                                                             mestre
19
         MPI_Send(greeting, strlen(greeting)+1, MPI_CHAR, 0, 0,
20
               MPI_COMM_WORLD);
        else {
                                                                             Mestre recebe
         printf("Greetings from process %d of %d!\n", my_rank, comm_sz);
23
         for (int q = 1; q < comm_sz; q++) {
                                                                             msgs e escreve
24
            MPI_Recv(greeting, MAX_STRING, MPI_CHAR, q,
                                                                             na tela
25
               0, MPI_COMM_WORLD, MPI_STATUS_IGNORE);
26
            printf("%s\n", greeting);
27
28
```

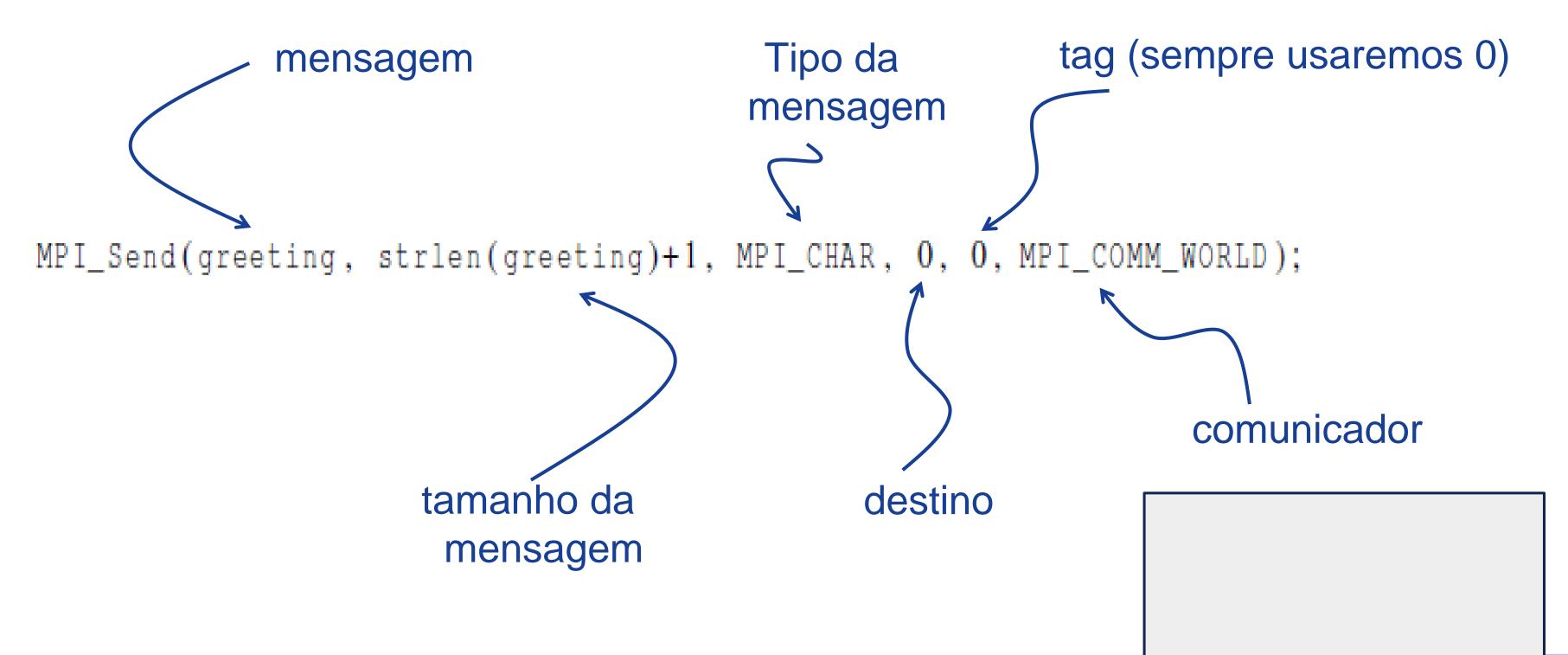
#### Analisando código (9)

```
15
16
     if (my_rank != 0) {
       sprintf(greeting, "Greetings from process %d of %d!",
18
            my_rank, comm_sz);
19
       MPI_Send(greeting, strlen(greeting)+1, MPI_CHAR, 0, 0,
20
            MPI_COMM_WORLD);
      else {
int MPI_Send(
   void*
                  msg\_buf\_p /* in */,
                  msg\_size /* in */,
   int
                  msg\_type /* in */,
   MPI_Datatype
                              /* in */,
   int
                  dest
                                /* in */,
   int
                  tag
   MPI_Comm
                  communicator /*in */);
```

Armazena a msg"greetings …" navariável greetings

Escravo envia msg para o mestre

#### Analisando código (10)



#### Analisando código (11)

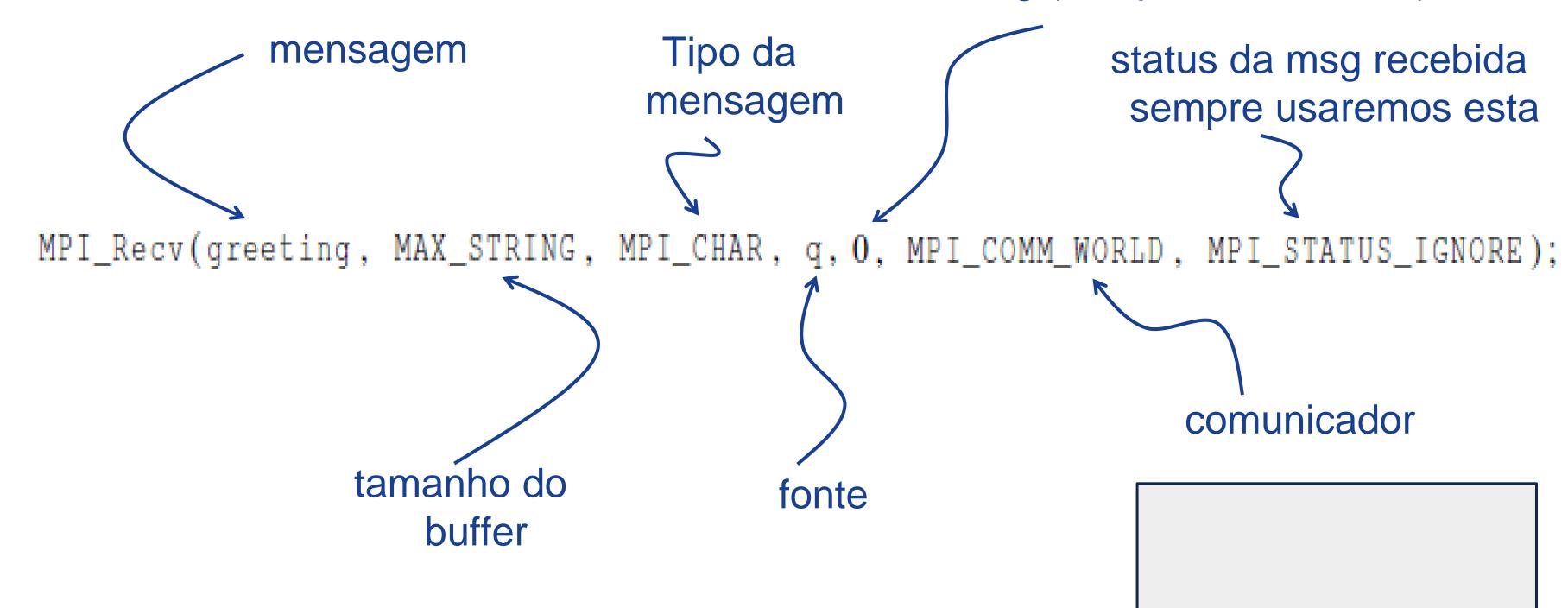
Mestre escreve msg própria

Mestre recebe msgs 1 por 1 e escreve msg na tela

```
int MPI_Recv(
     void*
                  msg\_buf\_p /* out */,
                              /*in
                  buf_size
                                      */.
     int
                  buf_type
                               /* in */,
     MPI_Datatype
                          /* in */,
     int
                  source
                              /* in */.
     int
                  taq
                                     */.
     MPI_Comm
                  communicator /* in
     MPI_Status*
                               /* out */);
                  status_p
```

## Analisando código (12)

tag (sempre usaremos 0)



#### Tipos de dados MPI

MPI datatype	C datatype
MPI_CHAR	signed char
MPI_SHORT	signed short int
MPI_INT	signed int
MPI_LONG	signed long int
MPI_LONG_LONG	signed long long int
MPI_UNSIGNED_CHAR	unsigned char
MPI_UNSIGNED_SHORT	unsigned short int
MPI_UNSIGNED	unsigned int
MPI_UNSIGNED_LONG	unsigned long int
MPI_FLOAT	float
MPI_DOUBLE	double
MPI_LONG_DOUBLE	long double
MPI_BYTE	
MPI_PACKED	

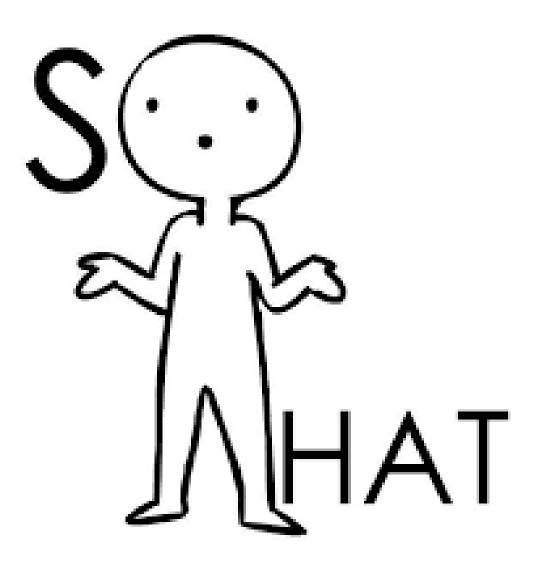


Entendendo melhor

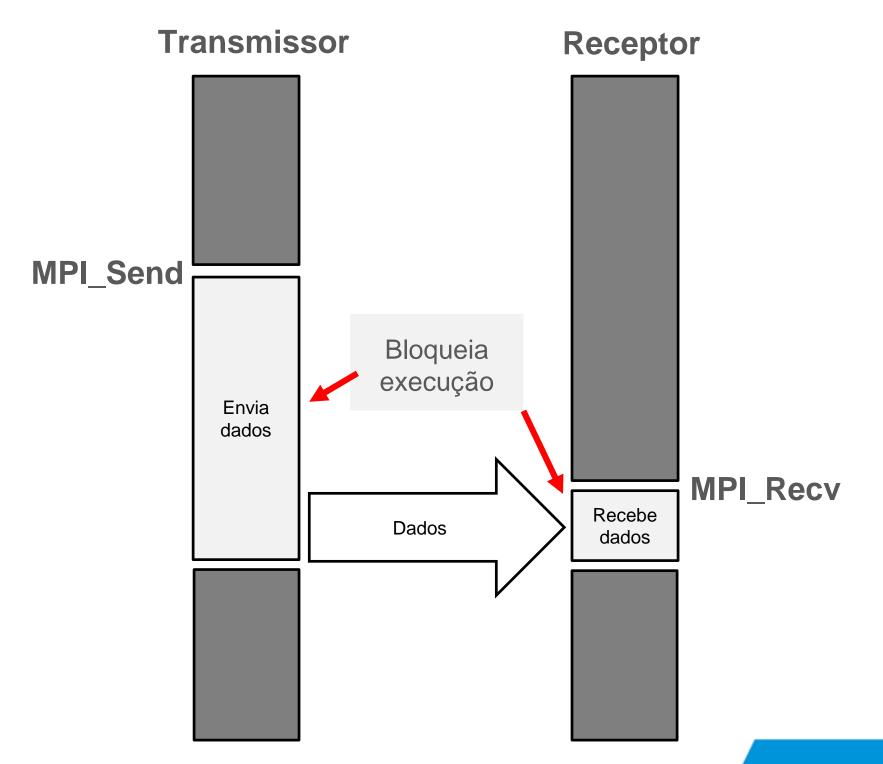
## MPI\_Send & MPI\_Recv

#### MPI\_Send & MPI\_Recv

- MPI\_Send tem dois modos de funcionamento
  - 1) MPI\_Send com bloqueio
  - 2) MPI\_Send com buffer
- MPI\_Recv sempre funciona com bloqueio

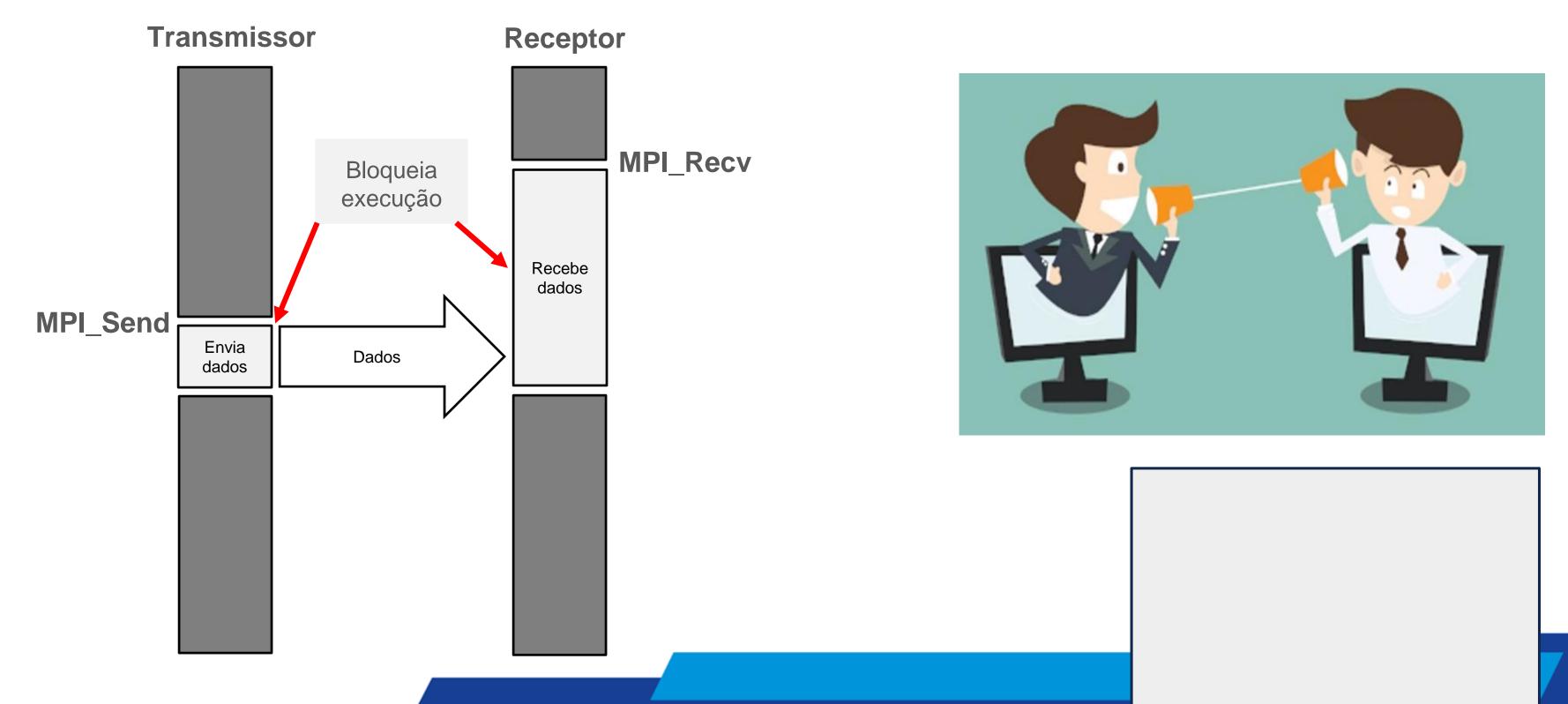


#### MPI\_Send com bloqueio

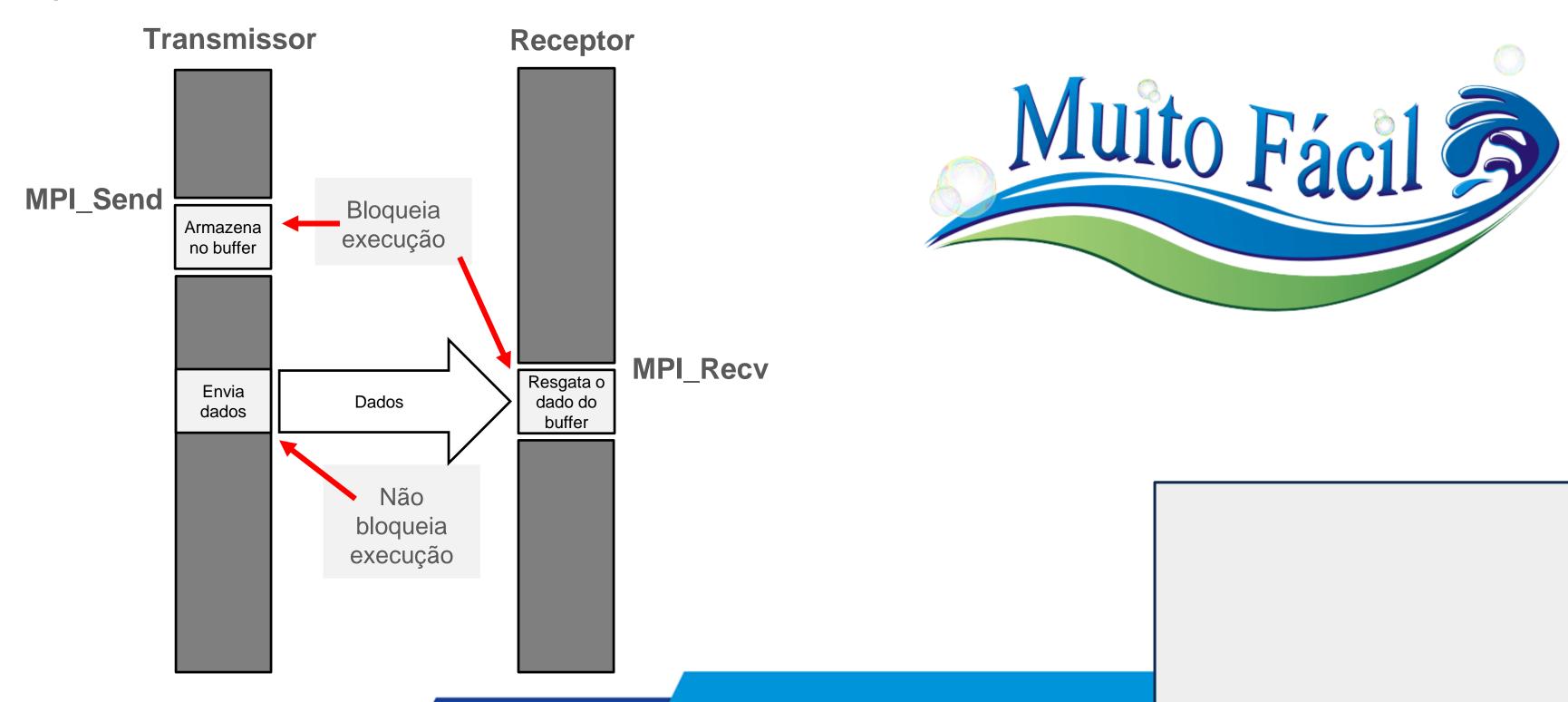




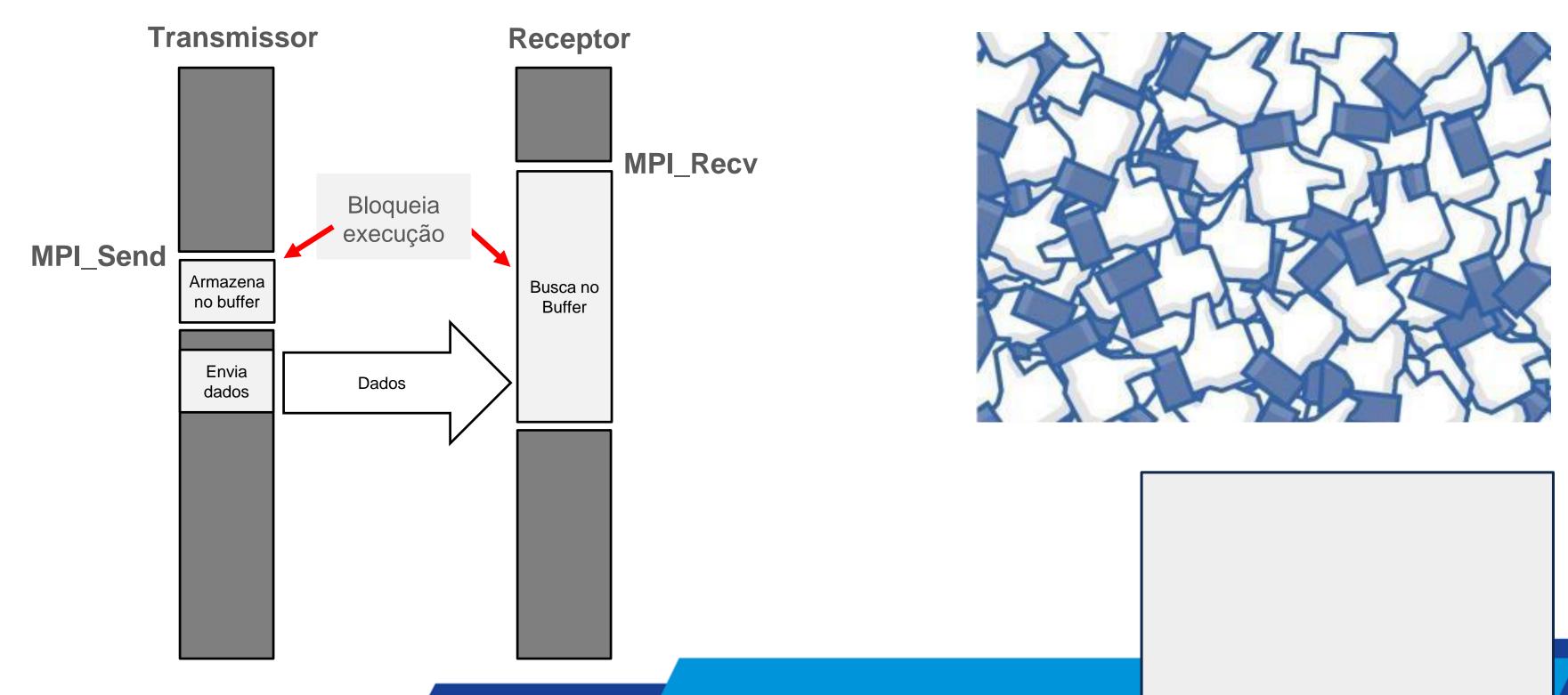
#### MPI\_Send com bloqueio



#### MPI\_Send com buffer



#### MPI\_Send com buffer



### Segurança em programas MPI (1)

- Muitas implementações do MPI definem um limite no qual o sistema alterna do buffer para o bloqueio

- Mensagens relativamente pequenas serão armazenadas em buffer pelo MPI\_Send.
  - Mensagens maiores causarão um bloqueio

### Segurança em programas MPI (2)

- Um programa que depende somente do MPI\_Send com Buffer é considerado inseguro (unsafe).

- Esse programa pode ser executado sem problemas para vários conjuntos de entradas, mas pode travar com outros conjuntos.



#### Segurança em programas MPI (3)

```
int a[10], b[10], myrank;

mpi_Comm_rank(MPI_COMM_WORLD, $myrank);

if (myrank == 0) {
    MPI_Send(a, 10, MPI_INT, 1, 1, MPI_COMM_WORLD);
    MPI_Send(b, 10, MPI_INT, 1, 2, MPI_COMM_WORLD);
}

else if (myrank == 1) {
    MPI_Recv(b, 10, MPI_INT, 0, 2, MPI_COMM_WORLD);
    MPI_Recv(a, 10, MPI_INT, 0, 1, MPI_COMM_WORLD);
}
```

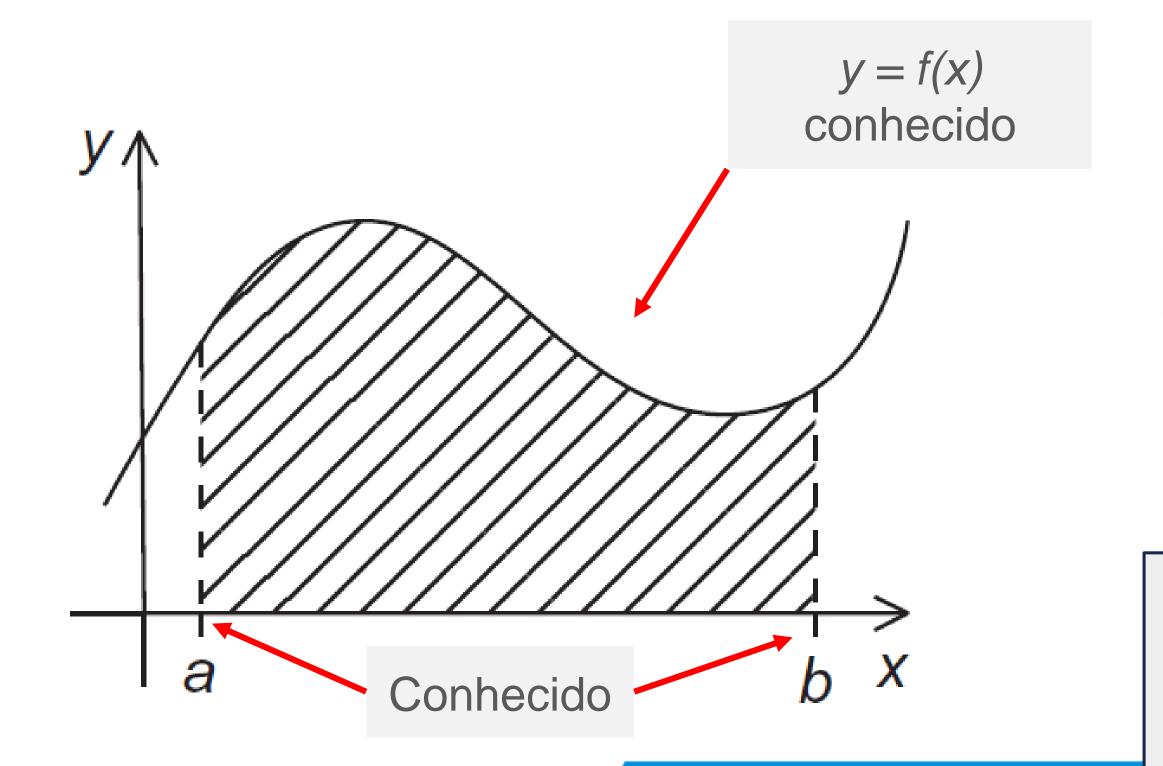


- Se MPI\_Send com buffer: Programa funciona
- Se MPI\_Send Bloqueante: Programa Trava
- Motivo: tag

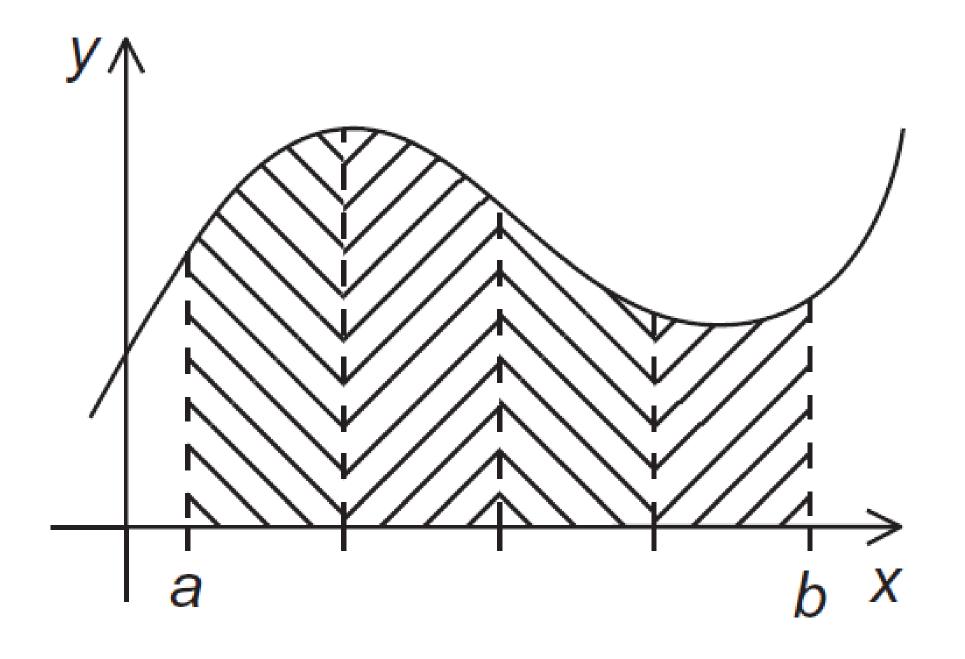
## "Garanta um par Send-Recv"

Dica de ouro, platina, diamante, mestre, grão-mestre e desafiante

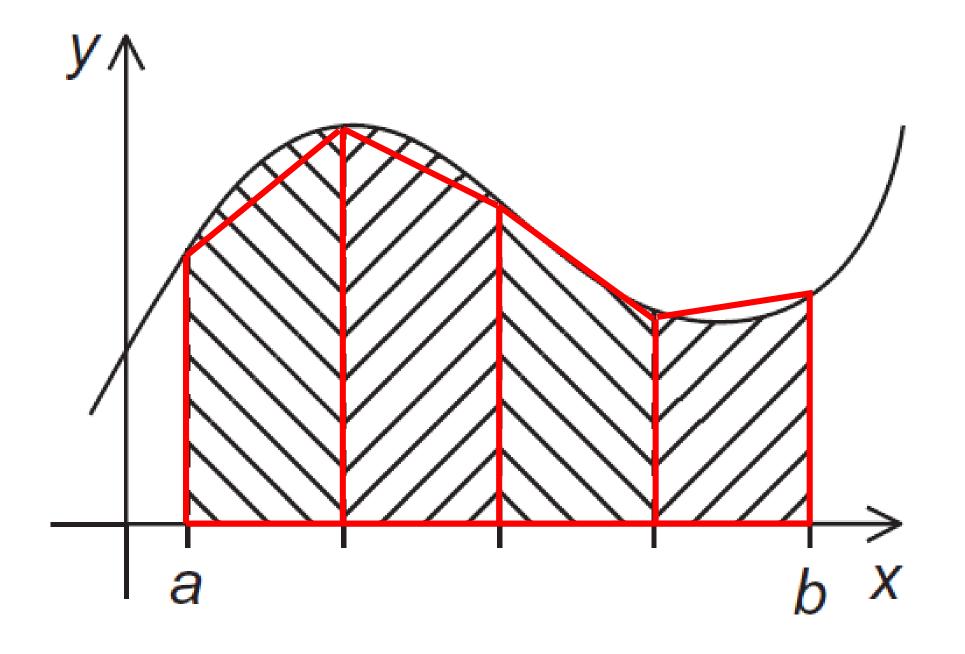
Cálculando Integral de uma função definida



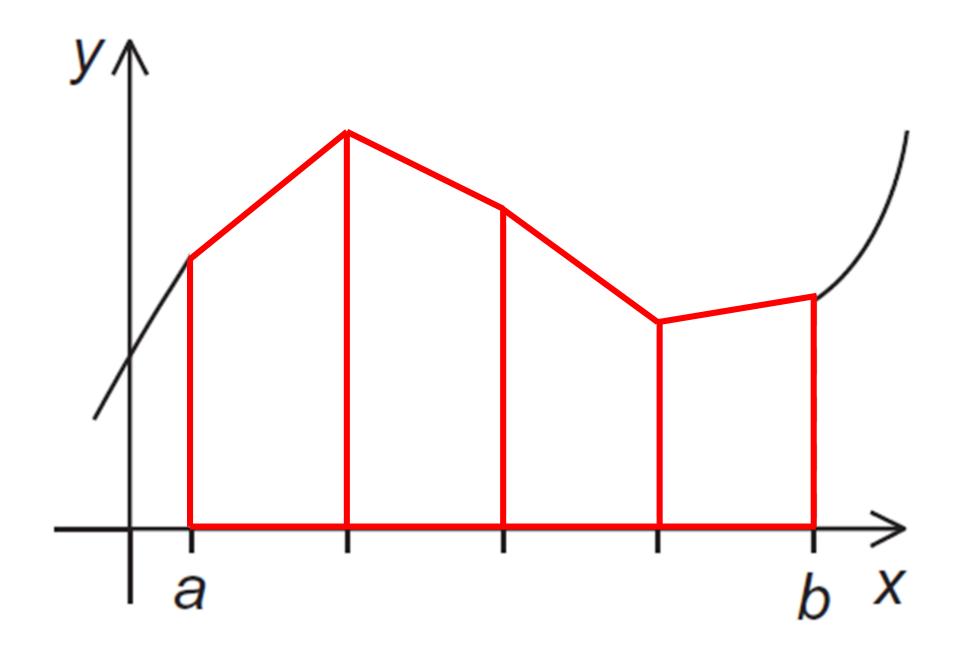




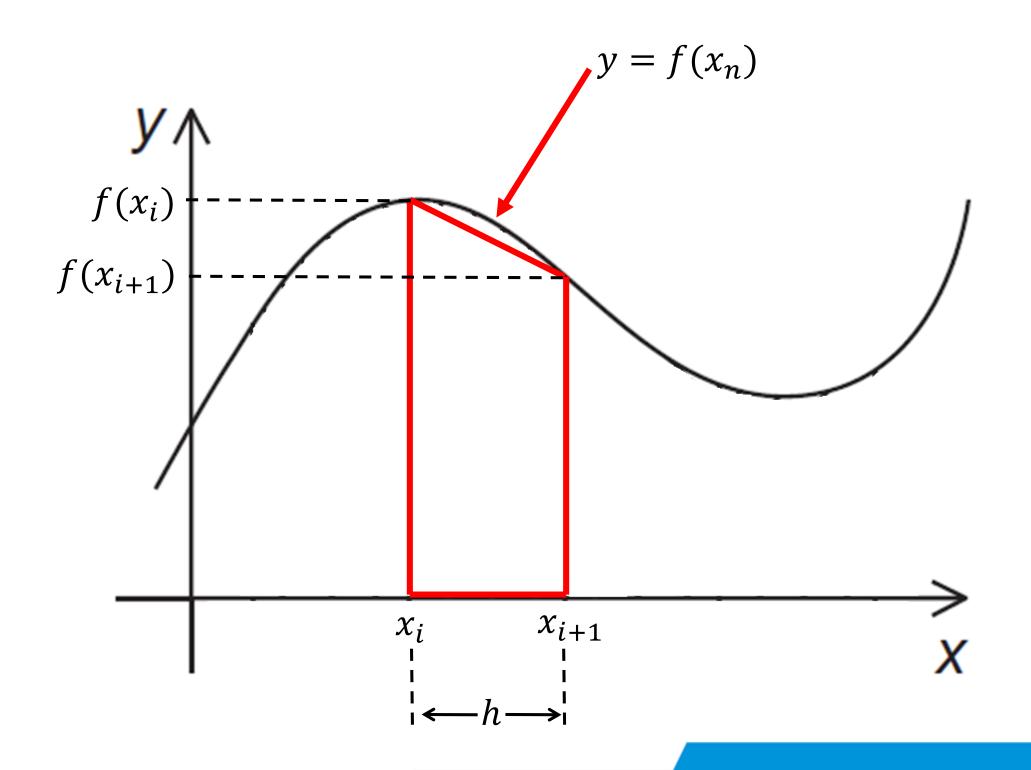










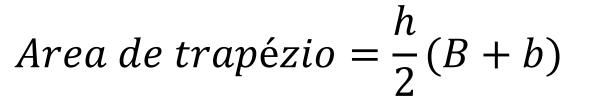


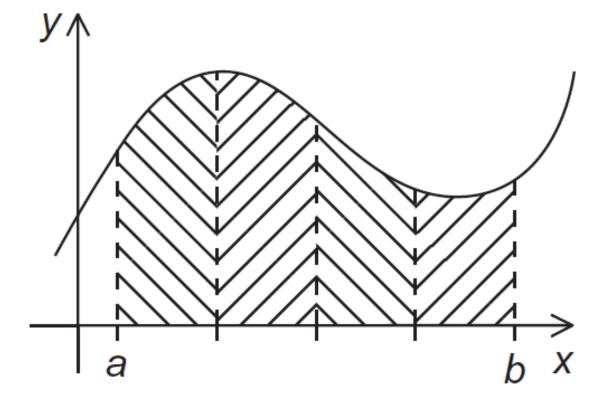


Área de um trapézio = 
$$\frac{h}{2}[f(x_i) + f(x_{i+1})]$$

$$h = \frac{b - a}{n}$$

$$N^{o} \text{ de trapézios}$$





$$x_0 = a$$
,  $x_1 = a + h$ ,  $x_2 = a + 2h$ , ...  $x_{n-1} = a + (n-1)h$ ,  $x_n = b$ 

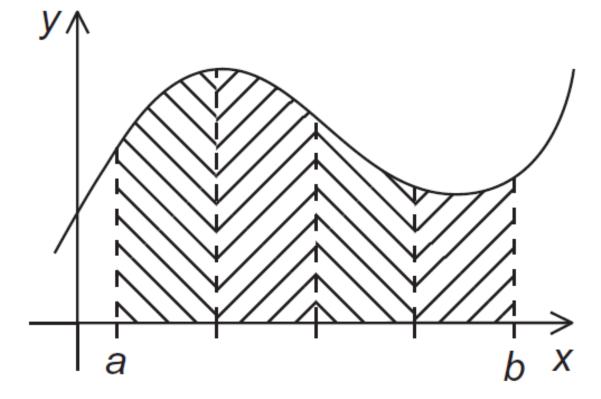
### Solução 1

#### Solução 1

Considere que  $f(x_n) = y_n$ 

 $\text{\'A}rea~total = Trap\'ezio_1 + Trap\'ezio_2 + \cdots + Trap\'ezio_{n-1} + Trap\'ezio_n$ 

Area de trapézio = 
$$\frac{h}{2}(B+b)$$



$$Área\ total = \frac{h}{2}[y_0 + y_1] + \frac{h}{2}[y_1 + y_2] + \frac{h}{2}[y_2 + y_3] + \dots + \frac{h}{2}[y_{n-2} + y_{n-1}] + \frac{h}{2}[y_{n-1} + y_n]$$



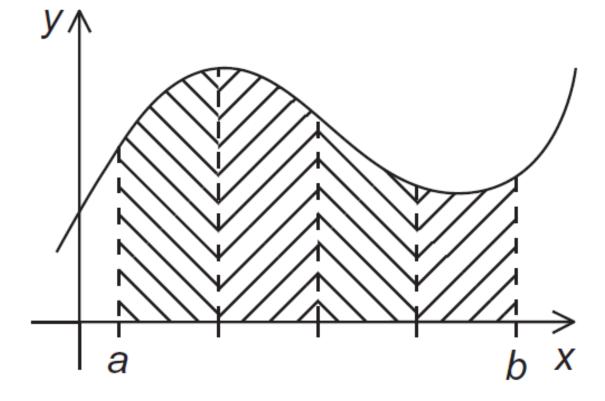
### Solução 2

#### Solução 2

Considere que  $f(x_n) = y_n$ 

$$\text{\'A}rea~total = Trap\'ezio_1 + Trap\'ezio_2 + \cdots + Trap\'ezio_{n-1} + Trap\'ezio_n$$

Area de trapézio = 
$$\frac{h}{2}(B+b)$$



$$\text{\'A}rea~total = \frac{h}{2}[y_0 + y_1] + \frac{h}{2}[y_1 + y_2] + \frac{h}{2}[y_2 + y_3] + \dots + \frac{h}{2}[y_{n-2} + y_{n-1}] + \frac{h}{2}[y_{n-1} + y_n]$$

$$Área total = \frac{h}{2} [y_0 + y_1 + y_1 + y_2 + y_2 + y_3 + \dots + y_{n-2} + y_{n-1} + y_{n-1} + y_n]$$

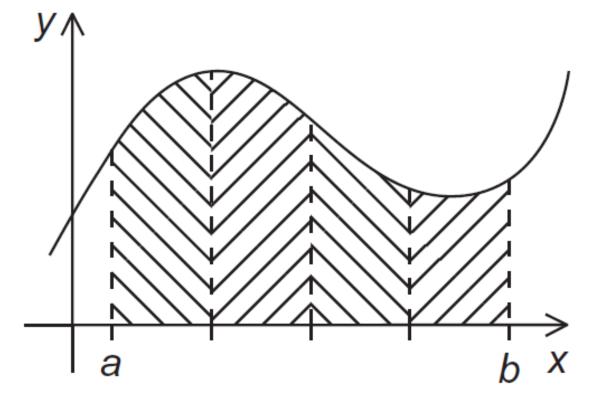
$$\acute{A}rea\ total = \frac{h}{2}[y_0 + 2y_1 + 2y_2 + 2y_3 + \dots + 2y_{n-1} + y_n]$$

Área total = 
$$h\left[\frac{y_0}{2} + y_1 + y_2 + y_3 + \dots + y_{n-1} + \frac{y_n}{2}\right]$$

#### Solução 2

Área total = 
$$h\left[\frac{y_0}{2} + y_1 + y_2 + y_3 + \dots + y_{n-1} + \frac{y_n}{2}\right]$$

### Area de trapézio = $\frac{h}{2}(B+b)$





#### Lado a lado

Solução 1 & 2

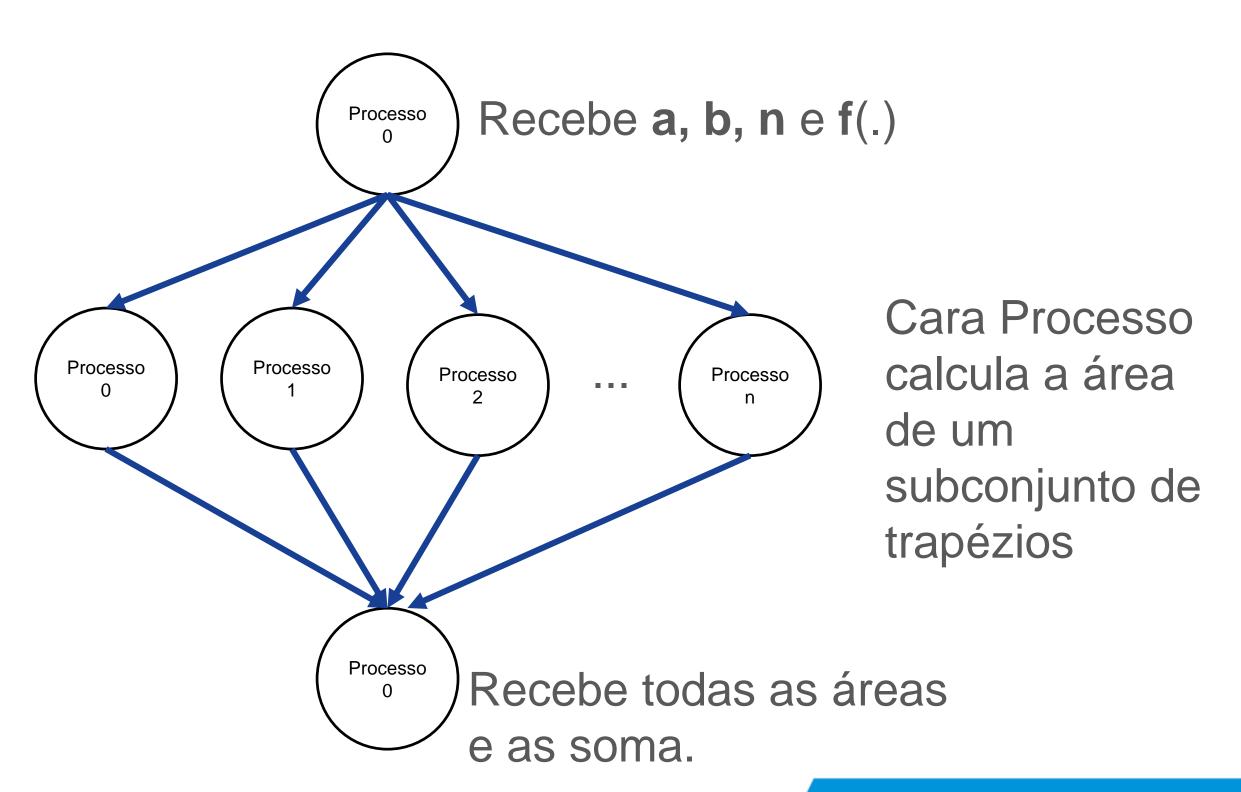
#### Solução 1

#### Solução 2

```
1  pint main(void){
2
3     h = (b-a)/n;
4     area_total = (f(a)+f(b))/2;
5     for (int i=1; i<n; i++){
        x_i = a+i*h;
        area_total += f(x_i);
     }
9     area_total += h*area_total
}</pre>
```

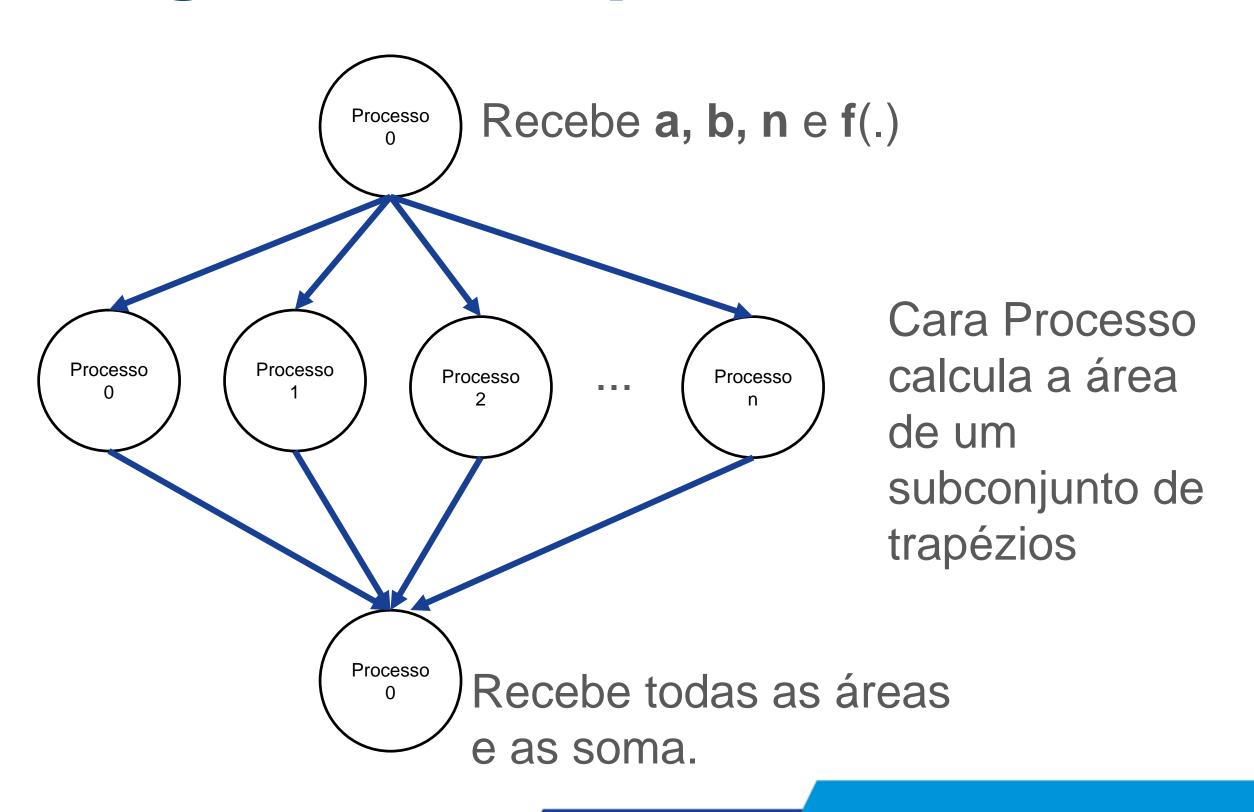
Qual delas executa menos operações?

#### Regra do Trapézio - Paralelo



- Mestre não precisa informar quais ou quantos trapézios cada processo irá calcular a área.
- Os próprios processo calculam isso internamente.

#### Regra do Trapézio - Paralelo



- Em cada processo:

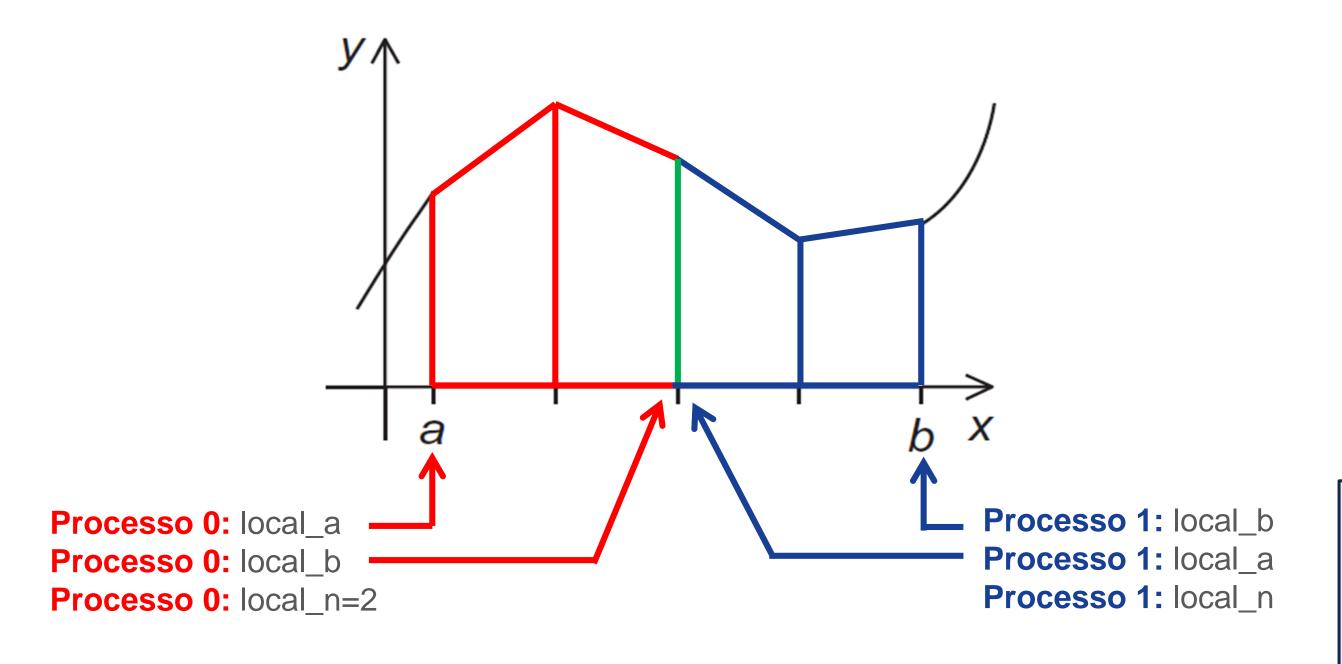
a: local\_a

b: local\_b

n: local\_n

### Regra dos Trapézios Paralelo VISUAL

Considere 2 processos e 4 trapézios para o problema como todo.



#### Pseudo-algoritmo Paralelo

Cada processo irá executar ...

```
Get a, b, n; ←

    Número de Trapézios

      h = (b-a)/n;
      local_n = n/comm_sz; <</pre>
                                                                         Número de processos
      local_a = a + my_rank*local_n*h;
      local_b = local_a + local_n*h;
      local_integral = Trap(local_a, local_b, local_n, h); <----- Calcula área de um trapézio
6
      if (my_rank != 0)
         Send local_integral to process 0;
      else /* my_rank == 0 */
         total_integral = local_integral;
10
11
         for (proc = 1; proc < comm_sz; proc++) {
12
            Receive local_integral from proc;
13
            total_integral += local_integral;
14
15
16
      if (my rank == 0)
         print result;
```

Lidando com

## Entrada e Saída

#### Saída

- Qualquer processo pode imprimir na tela.
- Após um **printf**, é aconselhável utilizar um **fflush(stdout).**
- Printf trabalha com um buffer. Somente imprime na tela quando o buffer está cheio.
- fflush(stdout) força a impressão na tela mesmo com o buffer parcialmente preenchido.
- Não-determinística



#### Entrada

- Maioria das implementações MPI permitem apenas que o processo 0 no MPI\_COMM\_WORLD acesse o stdin.
- O Processo 0 deve ser os dados (scanf) e enviá-los aos demais processos.



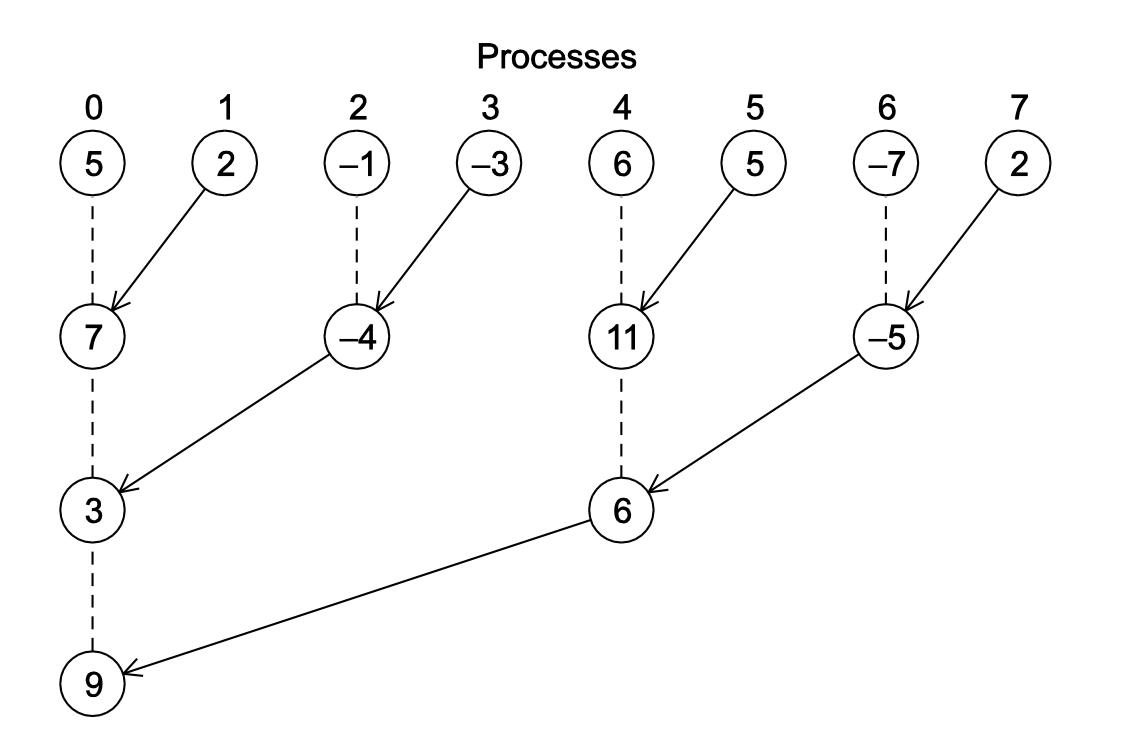
#### Entrada

```
void Get_input(
              my_rank /* in */,
     int
              comm_sz /* in */,
     int
     double* a_p /* out */,
     double* b_p /* out */,
     int*
                     /* out */) {
              n_p
   int dest;
   if (my_rank == 0) {
     printf("Enter a, b, and n\n");
     scanf("%lf %lf %d", a_p, b_p, n_p);
     for (dest = 1; dest < comm_sz; dest++) {
        MPI_Send(a_p, 1, MPI_DOUBLE, dest, 0, MPI_COMM_WORLD);
        MPI_Send(b_p, 1, MPI_DOUBLE, dest, 0, MPI_COMM_WORLD);
        MPI_Send(n_p, 1, MPI_INT, dest, 0, MPI_COMM_WORLD);
   } else { /* my\_rank != 0 */
     MPI_Recv(a_p, 1, MPI_DOUBLE, 0, 0, MPI_COMM_WORLD,
           MPI_STATUS_IGNORE);
     MPI_Recv(b_p, 1, MPI_DOUBLE, 0, 0, MPI_COMM_WORLD,
           MPI_STATUS_IGNORE);
     \texttt{MPI\_Recv(n\_p, 1, MPI\_INT, 0, 0, MPI\_COMM\_WORLD,}
           MPI_STATUS_IGNORE);
   /* Get_input */
```



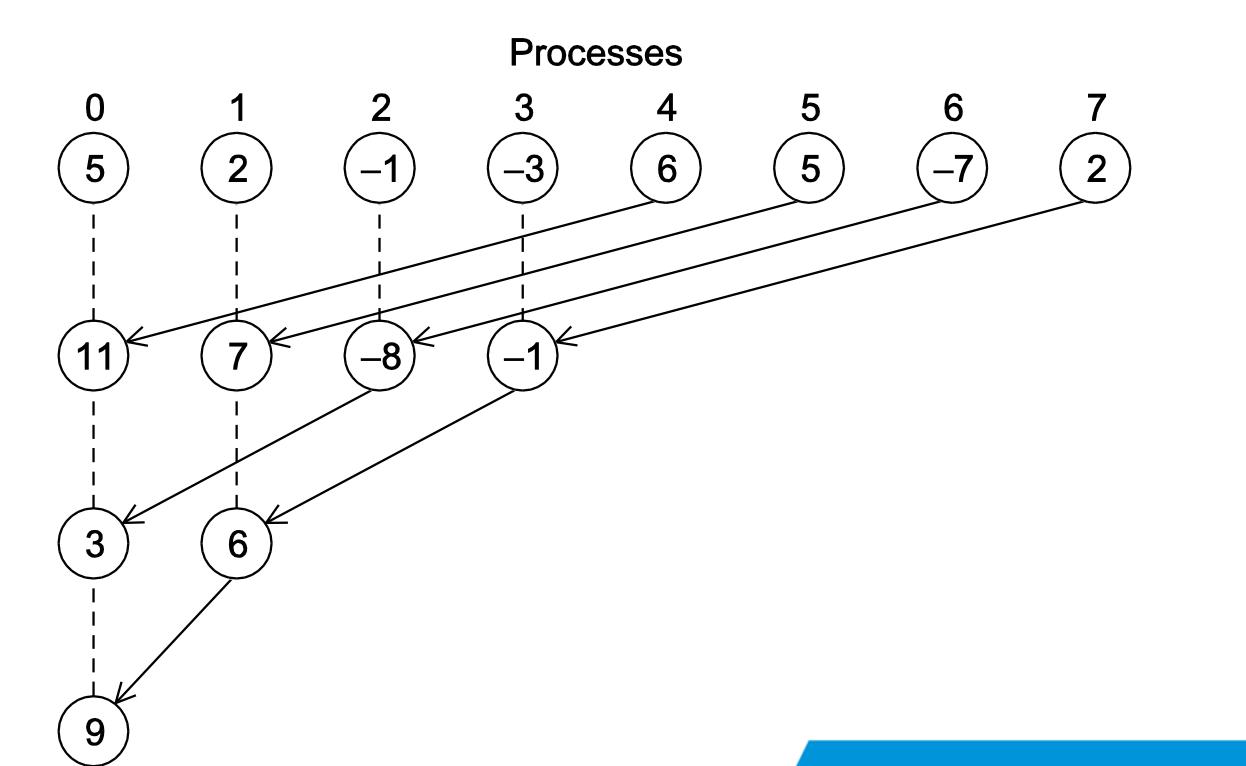
# Comunicações Coletivas

#### Relembrando...



Soma global em estrutura de árvore

#### Uma alternativa...



Uma alternativa de soma global em estrutura de árvore

#### MPI\_Reduce (1)

Vetor de elementos do tipo **datatype** que queremos reduzir

#### MPI\_Reduce (2)

Relevante somente para o **root**.

Vetor que contém o resultado reduzido e tem tamanho de sizeof(datatype)\*count

## MPI\_Reduce (3)

Número de elementos do vetor que queremos reduzir

## MPI\_Reduce (4)

```
int MPI_Reduce(
     void*
               input_data_p /* in */,
    void*
               output_data_p /* out */,
               count /*in */,
    int
                                               Tipo de redução:
    MPI_Datatype datatype /*in */,
                                               - É tabelado
           operator /*in */, <
    qO_I qM
             dest_process /* in */,
    int
                         /* in */);
    MPI_Comm
               comm
```

# MPI\_Reduce (4.1)

#### Tipos de redução

Operation Value	Meaning
MPI_MAX	Maximum
MPI_MIN	Minimum
MPI_SUM	Sum
MPI_PROD	Product
MPI_LAND	Logical and
MPI_BAND	Bitwise and
MPI_LOR	Logical or
MPI_BOR	Bitwise or
MPI_LXOR	Logical exclusive or
MPI_BXOR	Bitwise exclusive or
MPI_MAXLOC	Maximum and location of maximum
MPI_MINLOC	Minimum and location of minimum

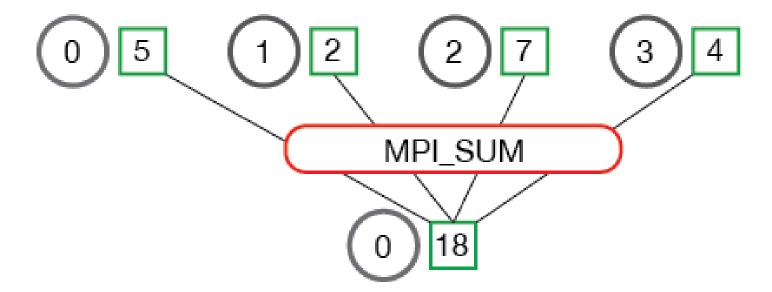


## MPI\_Reduce (5)

Número do processo que será o **root**Comunicador

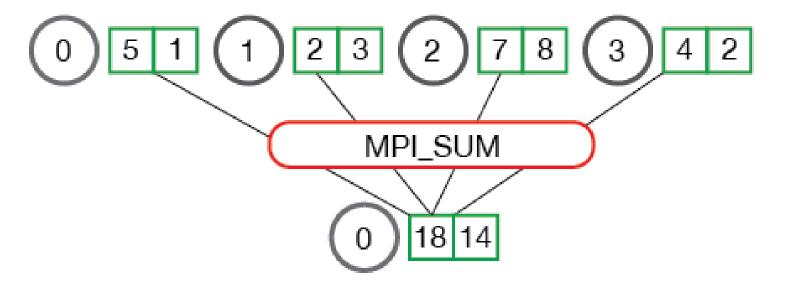
# MPI\_Reduce (6)

MPI\_Reduce



Um elemento

MPI\_Reduce



Vetor de elementos

# Considerações (1)

#### Comunicação coletiva

- Todos os processos no mesmo comunicador devem chamar a mesma função coletiva
- Por exemplo, um programa tenta corresponder a chamada de MPI\_Reduce em um processo com a chamada de MPI\_Recv em um outro processo. É provável que o programa trave.
- Os argumentos passados por cada processo em comunicação coletiva devem ser compatíveis.
- Por exemplo, se um processo passa 0 como destino e outro processo passa 1, é provável que o programa trave.

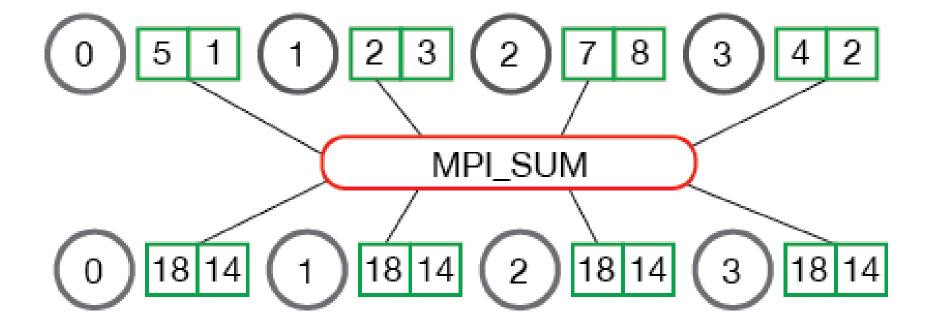
# Considerações (2)

#### Comunicação coletiva

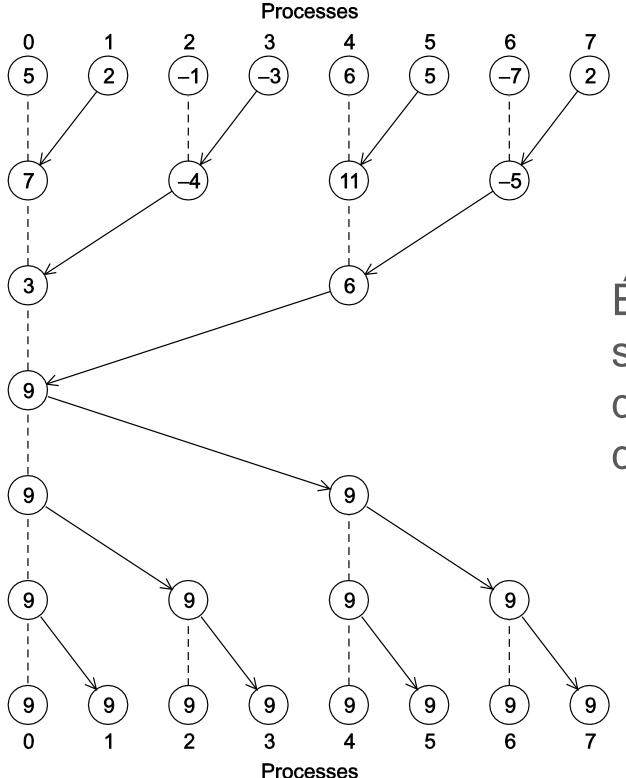
- O argumento output\_data\_p é somente usado no root
- Entretanto, todos os processo ainda devem passa-lo como arguemnento.
- Comunicação coletiva não usa tag.
- Já comunicação P2P é baseado tanto no comunicador quanto a tag.

## MPI\_Allreduce (1)

MPI\_Allreduce



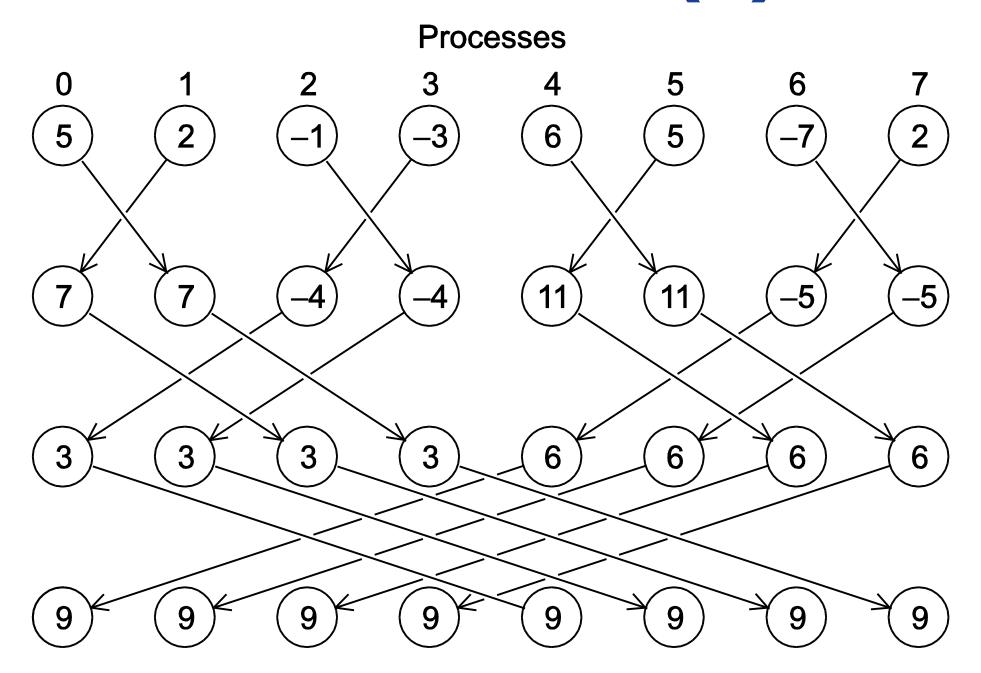
# MPI\_Allreduce (2)



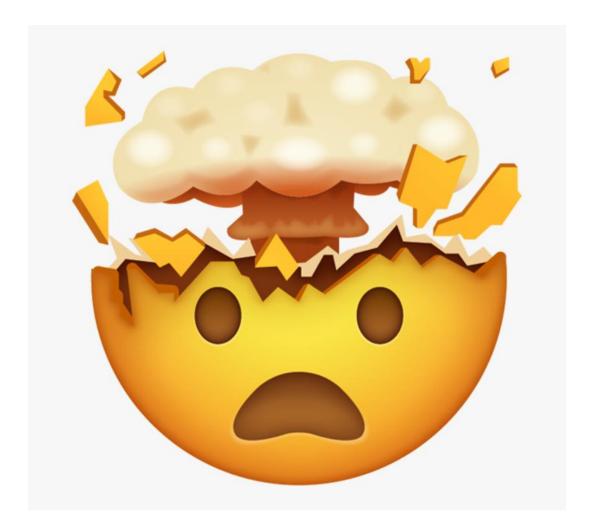
É equivalente a uma soma global seguida de uma distribuição dos resultados



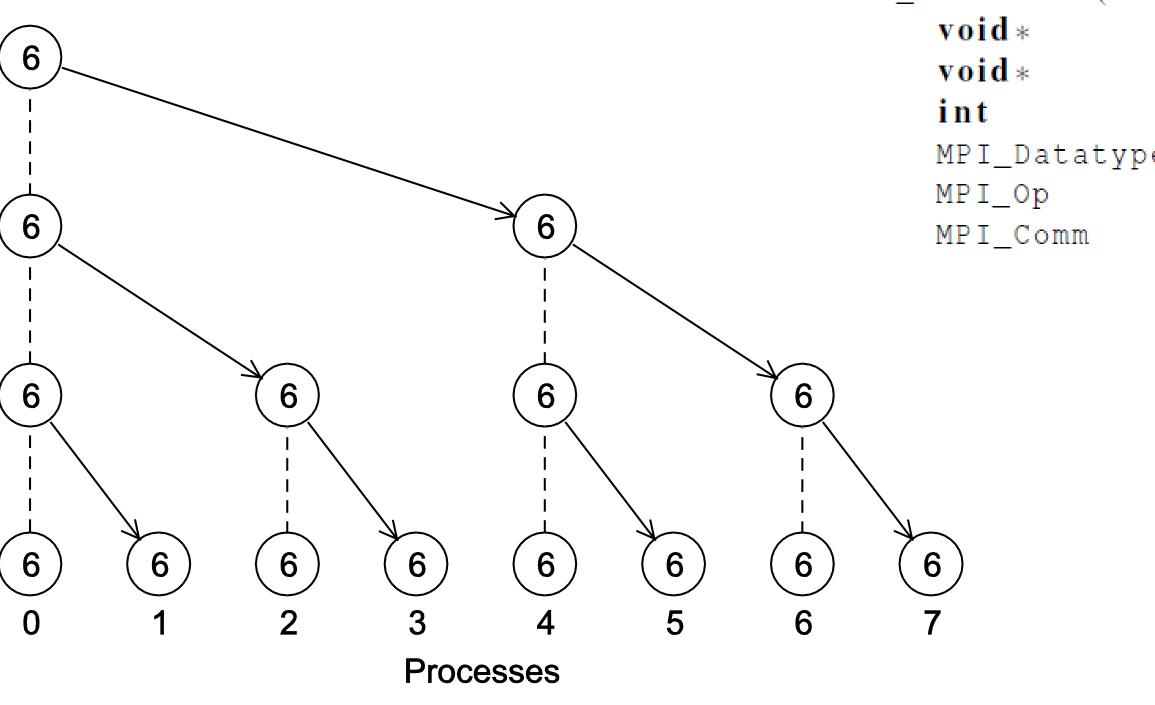
## MPI\_Allreduce (3)



Soma global em estrutura de borboleta



#### MPI\_Bcast (1)



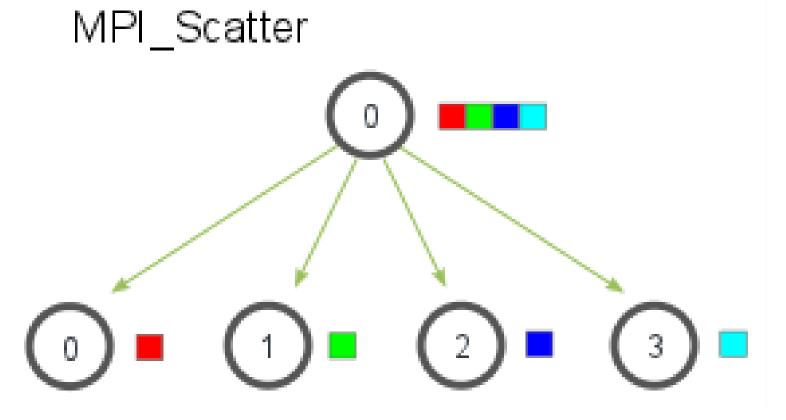
#### MPI\_Bcast (2)

Exemplo - Processo 0 envia 3 dados para todos os demais processos

```
void Get_input(
     int my_rank /* in */,
     int comm_sz /*in */,
     double* a_p /* out */,
     double* b_p /* out */,
     int* n_p /* out */) {
  if (my rank == 0) 
     printf("Enter a, b, and n\n");
     scanf("%lf %lf %d", a_p, b_p, n_p);
  MPI_Bcast(a_p, 1, MPI_DOUBLE, 0, MPI_COMM_WORLD);
  MPI_Bcast(b_p, 1, MPI_DOUBLE, 0, MPI_COMM_WORLD);
  MPI_Bcast(n_p, 1, MPI_INT, 0, MPI_COMM_WORLD);
  /* Get_input */
```

Nível de dificuldade: Goiabinha!

#### MPI\_Scatter (1)



## MPI\_Scatter (2)

```
int MPI_Scatter(
                                                  Vetor de dados que
     void*
                  send_buf_p /*in */, \leftarrow
                                                  reside no root
                  send_count /*in */,
     int
     MPI_Datatype send_type /*in */,
     void*
                  recv_buf_p /* out */,
     int
                 recv_count /*in */,
     MPI_Datatype recv_type /*in */,
     int
              src\_proc /* in */,
                  comm /*in */);
     MPI_Comm
```

#### MPI\_Scatter (3)

- send\_count=1, então send\_buf\_p[0] vai p/ processo<sub>0</sub>, array[1] p/ processo<sub>1</sub>, etc.
- send\_count=2, então send\_buf\_p[0-1] vai p/ processo<sub>0</sub>,
   send\_buf\_p[2-3] p/ processo<sub>1</sub>, etc.

Quantos elementos do root será enviado para aos processos.

Normalmente utilizado como número de elementos de send\_buf\_p dividido pelo número de processos.

## MPI\_Scatter (4)

Vetor de dados que receberá os dados

Nº de elementos que receberá. Utilize igual ao **send\_count** 

## MPI\_Scatter (5)

```
int MPI_Scatter(
     void*
                  send_buf_p /* in */,
     int
                  send_count /*in */,
     MPI_Datatype send_type /*in */,
                                                 Número do processo
     void*
                  recv_buf_p /* out */,
                                                 root
     int
                  recv_count /* in
                                   */,
     MPI_Datatype recv_type /* in
                                    */,
     int
                  src_proc /* in
                                                 Comunicador
     MPI_Comm
                      /* in */);<
                  comm
```

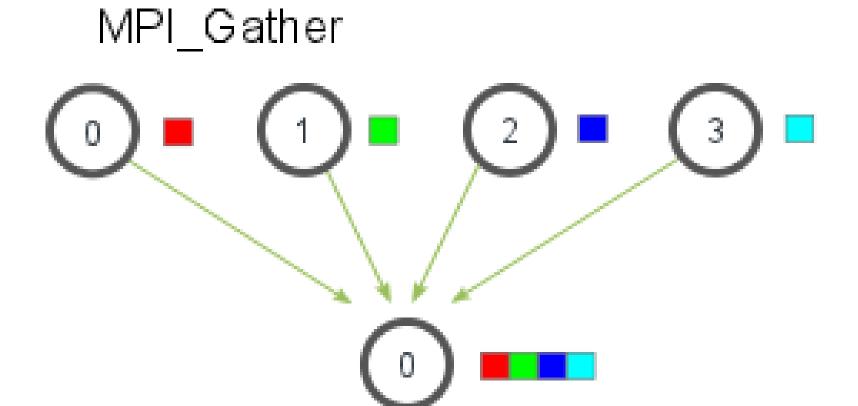
#### MPI\_Scatter (6)

```
void Read_vector(
     double
             local_a[]
                        /* out */,
              local_n
                        /* in */,
     int
                   /* in */
     int
     char vec_name[] /* in */,
           int
                   /* in */) {
     MPI Comm comm
  double * a = NULL:
  int i:
  if (my_rank == 0) {
     a = malloc(n*sizeof(double));
     printf("Enter the vector %s\n", vec_name);
     for (i = 0; i < n; i++)
        scanf("%lf", &a[i]);
     MPI_Scatter(a, local_n, MPI_DOUBLE, local_a, local_n, MPI_DOUBLE,
           0, comm);
     free(a);
    else
     MPI_Scatter(a, local_n, MPI_DOUBLE, local_a, local_n, MPI_DOUBLE,
           0. \text{comm}:
    Read_vector */
```

- Envia local\_n
   elementos do vetor a
   do tipo double.
- Cada processo armazenará estes números em local\_a
- local\_n igual a n dividido por número de processos

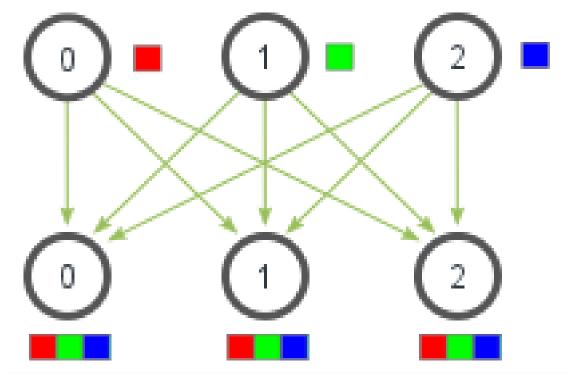
#### MPI\_Gather

```
int MPI_Gather(
     void*
                 send_buf_p /* in */,
     int
                 send_count /*in */,
                 send_type /*in */,
     MPI_Datatype
     void*
                 recv_buf_p /* out */,
     int
                 recv_count /*in */,
                 recv_type /*in */,
     MPI_Datatype
                 dest\_proc /* in */,
     int
                 comm /*in */);
     MPI_Comm
```



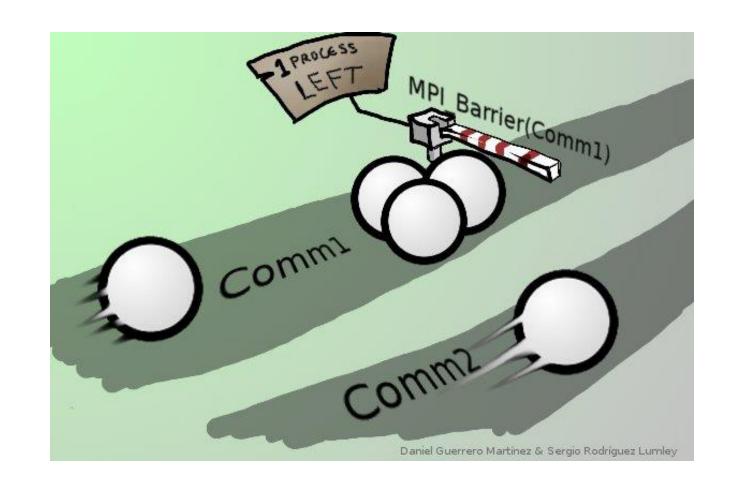
## MPI\_Allgather

#### MPI Allgather



## MPI\_Barrier (1)

- Cada processo que chama a barreira tem sua execução parada.
- Os processos parados somente continuam sua execução se **todos** os processos do comunicador alcançarem (executarem) a barreira.



# MPI\_Barrier (2)

```
double local_start, local_finish, local_elapsed, elapsed;
         MPI_Barrier(comm);
           local_start = MPI_Wtime();
Barreira
           /* Code to be timed */
antes
da
           local_finish = MPI_Wtime();
redução
          local_elapsed = local_finish - local_start;
        MPI_Reduce(&local_elapsed, &elapsed, 1, MPI_DOUBLE,
              MPI\_MAX, 0, comm);
           if (my_rank == 0)
              printf("Elapsed time = %e seconds\n", elapsed);
```

# Algoritmo de ordenação ímpar-par

- Baseado no algoritmo de ordenação em bolha (bubble sort)
- Sequência de fases
- Fases pares, compara e troca:

$$(a[0], a[1]), (a[2], a[3]), (a[4], a[5]), \dots$$

- Fases ímpares, compara e troca

$$(a[1], a[2]), (a[3], a[4]), (a[5], a[6]), \dots$$

#### **Exemplo**

- Início do vetor: 5, 9, 4, 3
- Fase par: compara-troca (5,9) e (4,3) obtemos a lista 5, 9, 3, 4
- Fase impar: compara-troca (9,3) obtemos a lista 5, 3, 9, 4
- Fase impar: compara-troca (5,3) e (9,4) obtemos a lista 3, 5, 4, 9
- Fase par: compara-troca (5,4) obtemos a lista 3, 4, 5, 9

Tamanho do vetor n n/2 fases pares n/2 fases impares

#### Serial

```
void Odd_even_sort(
     int a[] /* in/out */,
     int n /* in */) {
  int phase, i, temp;
  for (phase = 0; phase < n; phase++)
                                                         Fase par:
      if (phase % 2 == 0) { /* Even phase */
                                                               comparo i c/ i-1
        for (i = 1; i < n; i += 2)
           if (a[i-1] > a[i]) { ←
              temp = a[i];
                                                         Fase impar
              a[i] = a[i-1];
              a[i-1] = temp;
                                                               comparo i c/ i+1
       else { /* Odd phase */
        for (i = 1; i < n-1; i += 2)
           if (a[i] > a[i+1]) {
              temp = a[i];
              a[i] = a[i+1];
              a[i+1] = temp;
  /* Odd_even_sort */
```

**Paralelo** 

	Process				
Time	0	1	2	3	
Start	15, 11, 9, 16	3, 14, 8, 7	4, 6, 12, 10	5, 2, 13, 1	
After Local Sort	9, 11, 15, 16	3, 7, 8, 14	4, 6, 10, 12	1, 2, 5, 13	
After Phase 0	3, 7, 8, 9	11, 14, 15, 16	1, 2, 4, 5	6, 10, 12, 13	
After Phase 1	3, 7, 8, 9	1, 2, 4, 5	11, 14, 15, 16	6, 10, 12, 13	
After Phase 2	1, 2, 3, 4	5, 7, 8, 9	6, 10, 11, 12	13, 14, 15, 16	
After Phase 3	1, 2, 3, 4	5, 6, 7, 8	9, 10, 11, 12	13, 14, 15, 16	

