# Análise de Latência e Largura de Banda em MPI Caracterização do Desempenho de Comunicação Ponto-a-Ponto

#### Werbert Arles de Souza Barradas

Universidade Federal do Rio Grande do Norte (UFRN) DCA3703 - Programação Paralela

25 de Setembro de 2025

## Introdução: O Desafio da Comunicação

#### Objetivo Principal

Analisar o tempo de comunicação em função do tamanho da mensagem para caracterizar a plataforma nos regimes de **Latência** ( $\tau$ ) e **Largura de Banda** ( $\beta$ ).

#### O Modelo Latência-Largura de Banda

O tempo de comunicação é definido por:

$$\mathbf{T} = \tau + \frac{\mathbf{L}}{\beta}$$

- τ: Latência (tempo fixo, overhead).
- L: Tamanho da mensagem.
- $\beta$ : Largura de Banda (taxa de transferência).

## Metodologia: O Benchmark Ping-Pong

- Implementação: Código C com MPI (Message Passing Interface).
- Configuração: Exatamente 2 Processos (mpirun -np 2).
- Padrão: Ping-Pong (P0 envia, P1 recebe/responde, P0 recebe).

#### Parâmetros de Teste

- Medição: Utilização de MPI\_Wtime (e.g., 1000 iterações) para precisão estatística.
- Tamanhos de Mensagem: Sequência geométrica (dobrando) de 8 bytes a 64 MB.

## Resultados Gráficos: A Curva de Comunicação

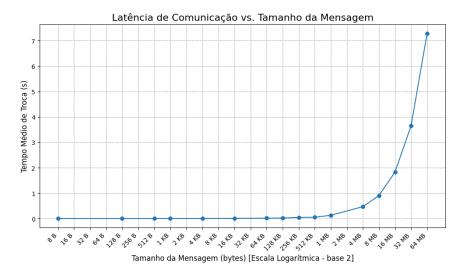


Figura: Tempo Médio por Troca vs. Tamanho da Mensagem (Eixo X Logarítmico)

## Análise: Latência Domínio vs. Largura de Banda Domínio

## Regime de Latência $(\tau)$

Onde: Mensagens pequenas (16 B a  $\sim$ 8 KB).

- A curva é plana.
- O tempo é dominado pelo custo fixo de inicializar o protocolo MPI.
- O custo de mover os dados é irrelevante.

#### Regime de Largura de Banda $(\beta)$

Onde: Mensagens grandes ( $\sim$ 64 KB a 4 MB).

- A curva cresce acentuadamente.
- O tempo é dominado pela transferência real de bytes.
- O sistema atingiu a capacidade máxima de taxa de dados da interconexão.

#### O Ponto de Transição

A transição ocorre quando  $\tau \approx \mathbf{L}/\beta$ , que no nosso experimento se dá aproximadamente entre 10 KB e 60 KB.

#### Conclusão: Otimização da Comunicação

- Sucesso do Experimento: O benchmark validou o Modelo Latência-Largura de Banda e caracterizou a interconexão da plataforma.
- Impacto na Otimização (Lei de Amdahl da Comunicação):
  - Algoritmos com muitas mensagens pequenas são limitados pela Latência (τ). A otimização deve ser o message aggregation (agrupar mensagens).
  - Algoritmos com mensagens grandes são limitados pela Largura de Banda (β).
- Relevância: A identificação dos regimes permite ao programador MPI escolher a granularidade de comunicação correta para maximizar o speedup.

```
ping_pong_mpi.c
```

```
#include <stdio.h>
 2
   #include <stdlib.h>
3
   #include <mpi.h>
 4
 5
   int main(int argc, char** argv) {
 6
        int rank, size;
 7
        double start_time, end_time;
8
9
        // Inicializa o ambiente MPI
        MPI Init(&argc, &argv);
10
11
12
        // Obtém o rank (ID do processo) e o tamanho do comunicador
        MPI_Comm_rank(MPI_COMM_WORLD, &rank);
13
14
       MPI_Comm_size(MPI_COMM_WORLD, &size);
15
16
        // O programa deve ser executado com exatamente 2 processos
17
        if (size != 2) {
18
            if (rank == 0) {
19
                fprintf(stderr, "Este programa requer exatamente 2 processos para
    ser executado.\n");
20
            }
21
            MPI_Finalize();
22
            return 1;
23
        }
24
25
        // Vetor de tamanhos de mensagem a serem testados, incluindo 4 MB
        int message sizes[] = \{8, 128, 512, 1024, 4096, 16384, 65536, 131072,
26
    262144, 524288, 1048576, 4194304};
27
        int num sizes = sizeof(message sizes) / sizeof(int);
28
29
        // Número de trocas para cada tamanho de mensagem
        int num iterations = 1000;
30
31
32
        for (int i = 0; i < num_sizes; i++) {</pre>
33
            int current size = message sizes[i];
34
35
            // Aloca o buffer para a mensagem
36
            char *send buffer = (char*) malloc(current size);
37
            char *recv_buffer = (char*) malloc(current_size);
38
39
            // O processo O inicia a comunicação
40
            if (rank == 0) {
41
                start_time = MPI_Wtime();
42
43
                for (int j = 0; j < num_iterations; j++) {</pre>
44
                    // Envia a mensagem para o processo 1
45
                    MPI Send(send buffer, current size, MPI CHAR, 1, 0,
   MPI COMM WORLD);
46
                    // Recebe a mensagem de volta do processo 1
47
                    MPI Recv(recv buffer, current size, MPI CHAR, 1, 0,
   MPI_COMM_WORLD, MPI_STATUS_IGNORE);
```

1 of 2 25/09/2025, 18:43

```
}
48
49
50
                end time = MPI Wtime();
51
                double total_time = end_time - start_time;
52
                double average_time_ms = (total_time / (2 * num_iterations)) * 1000;
53
54
                // Exibe os resultados
55
                printf("Tamanho da Mensagem: %d bytes, Tempo Médio por troca: %f
   ms\n", current_size, average_time_ms);
56
57
58
            // O processo 1 responde à comunicação
59
            else if (rank == 1) {
60
                for (int j = 0; j < num_iterations; <math>j++) {
61
                    // Recebe a mensagem do processo 0
62
                    MPI_Recv(recv_buffer, current_size, MPI_CHAR, 0, 0,
   MPI_COMM_WORLD, MPI_STATUS_IGNORE);
63
                    // Envia a mesma mensagem de volta
64
                    MPI_Send(send_buffer, current_size, MPI_CHAR, 0, 0,
   MPI COMM WORLD);
65
                }
66
            }
67
68
            free(send buffer);
            free(recv_buffer);
69
70
71
        }
72
73
        // Finaliza o ambiente MPI
74
        MPI Finalize();
75
76
        return 0;
77 }
```

2 of 2 25/09/2025, 18:43