# Estudo da implementação paralela do quicksort no modelo mestre escravo

Diego Pinto da Jornada pp12804 Daniel Antoniazzi Amarante pp12802

Table 1: Algoritmo sem ordenação local

Processos	Núcleos	Tempo	$\mathbf{Speed}\mathbf{\dot{U}p}$	Eficiência
1.000.000	3	1.200	1,0	0,3
1.000.000	7	303,2	4,0	0,6
1.000.000	15	80,7	14,9	1,0
1.000.000	31	35,8	33,4	1,1
100.000	3	12.1	1,0	0,3
100.000	7	4.1	2,9	0,4
100.000	15	1.9	6,4	0,4
100.000	31	1.4	8.1	0.3

Table 2: Algoritmo com ordenação local

Processos	Núcleos	Tempo	$\mathbf{Speed}\text{-}\mathbf{Up}$	Eficiência
1.000.000	3	502.361595	1,0	0,3
1.000.000	7	92.864404	5,4	0,8
1.000.000	15	22.246438	22,6	1,5
1.000.000	31	10.790653	46,6	1,5
100.000	3	5.4	1,0	0,3
100.000	7	2.0	2,6	0,4
100.000	15	1.4	3,9	0,3
100.000	31	1.2	4,5	0,1

### 1. INTRODUÇÃO

O objetivo do trabalho é desenvolver uma solução que implemente uma versão paralela, seguindo o modelo divisão e conquista, utilizando a biblioteca MPI, de um programa que ordena um grande vetor usando o algortimo  $Bubble\ Sort$ . O programa foi testado em vetores de tamanho  $100.000\ e\ 1.000.000$ , utilizando  $2\ nodos$  do cluster Atlantica do LAD da PUCRS, com número de processos variando entre  $1,\ 3,\ 7,\ 15\ e\ 31$ , este último com hyper-threading. Foram implementadas duas versões do programa, com e sem ordenação local. Foi possível executar o algoritmo em quase todos os casos de teste previstos, exceto o programa sequencial e o programa paralelo com  $3\ processos$  do algoritmo não otimizado, mas esses dados nos foram fornecidos pelo professor.

#### 2. MODELO DA SOLUÇÃO

Foram modeladas duas soluções diferentes, uma com ordenação local e a outra sem. Na solução sem ordenação local, o primeiro processo vai pegar o vetor inteiro desordenado, dividir em dois, e passar adiante para que os próximos processos o ordenem, quando ordenado ele recebe de volta e faz o merge dos dois vetores que recebeu ordenado. Os processos vão delegando a função de ordenar o vetor pra baixo até não haver mais processos para passar adiante, nas folhas da árvore. Chegando nas folhas, o processo executa o bubblesort sobre o vetor e envia ele de volta para cima ordenado.

A segunda solução utiliza ordenação local, então, em vez de dividir o vetor em dois, cada processo divide ele em três, guardando uma parte para ordenar localmente, com o bubblesort. Isso trás um ganho de eficiência, pois diminui o tempo que os processos ficam parados, que será analisado posteriormente. A quantidade escolhida para ordenação total é o tamanho total do vetor dividido pelo número de processos, para balancear a carga da melhor maneira.

O tempo do processo sequencial foi de 70 minutos, e os outros tempos estão descritos nas tabelas 1 e 2 em segundos. A versão paralela do algoritmo obteve um desempenho superior a versão sequencial, desempenho que foi aumentando conforme o número de processos cresce. isso se dá porque não há dependência entre os processos, e, pela complexidade do bubblesort de  $\mathrm{O}(n^2)$ , ordenar as duas metades do vetor paralelamente faz o trabalho 4 vezes mais rápido idealmente. O desempenho só degrada quando os vetores começam a ficar muito pequenos, e o tempo de dividir o vetor, mandar as mensagens e unir de novo não compensa, pois ordenar seria mais rápido.

O balanceamento de carga se mostrou viável para o algoritmo, que teve um desempenho melhor na sua versão otimizada, pois o balanceamento é mais igualitário. Na versão simples a carga é dividida apenas pelas folhas da árvore, contendo (n+1)/2 processos, por a árvore de processamento se tratar de uma árvore binária cheia, devido aos números de processos de teste, mas na versão com ordenação local, todos os processos tentam manter um equilíbrio de trabalho.

No problema proposto, é possível utilizar hyper-threading com qualidade, pois o trabalho dos processos é bem independente uns dos outros, as únicas situações em que o uso de hyper-threading não trouxe muitos ganhos foi no caso de vetores menores, onde o problema era o número de processos, e não o hyper-threading em si.

Incluir um percentual para ordenação local permitiu um balanceamento melhor da carga do programa, trazendo um melhor aproveitamento dos processos e uma melhor eficiência do programa. Na versão simples do programa, apenas em torno da metade dos processos estavam realmente trabalhando fazendo a ordenação, enquanto o resto ficava ocioso esperando pelo resultado, utilizando um percentual local todos os processos trabalham na ordenação, minimizando o tempo ocioso ao máximo. A quantia escolhida para ordenação local é o tamanho do vetor dividido pelo número de processos, com um objetivo de todos os processos ordenarem um tamanho igual de vetor. Isso trás dois benefícios, o primeiro é que diminui o tempo ocioso dos processos, pois todos tem uma quantidade igual de trabalho para ordenar, o único trabalho extra será na hora de unir os vetores ordenados, onde, infelizmente, haverá uma disparidade da carga do trabalho e os vetores mais próximos da raiz trabalharão mais. O outro benefício é que igualando o tamanho dos vetores a serem ordenados diminui o tempo de duração do bottleneck do programa, que é o bubblesort, pois deixa os vetores ordenáveis no menor tamanho possível.

#### 4. DIFICULDADES ENCONTRADAS

A indisponibilidade de acessar o LAD de fora da PUCRS foi uma dificuldade, pois o tempo para executar os testes era raro e limitado.

#### 3. ANÁLISE DOS RESULTADOS

# sequential.c

```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include "bubblesort.h"
//#define DEBUG 1
#define ARRAY SIZE 100000
   int vetor[ARRAY SIZE];
        vetor[i] = ARRAY SIZE-i;
#ifdef DEBUG
   printf("\nVetor: ");
        printf("[%03d] ", vetor[i]);
#endif
#ifdef DEBUG
    printf("\nVetor: ");
        printf("[%03d] ", vetor[i]);
#endif
   return 0;
```

# parallel.c

```
#include <mpi.h>
#include <stdio.h>
#include "utils.h"
#include "bubblesort.h"

#define ARRAY_SIZE 100000
//#define DEBUG 1
#define SIZE_TAG 0
#define SEND_UP_TAG 1
#define SEND_DOWN_TAG 2

int
main(int argc, char *argv[])
```

```
t1 = MPI Wtime();
MPI Status status;
int i;
MPI_Init(&argc, &argv);
MPI Comm rank (MPI COMM WORLD, &my rank);
MPI Comm size (MPI COMM WORLD, &proc n);
    int array[ARRAY SIZE];
    for (i = 0; i < ARRAY SIZE; i++)</pre>
        array[i] = ARRAY SIZE - i;
    #ifdef DEBUG
    printf("Root process unordered:\n");
    for (i = 0; i < ARRAY SIZE; i++)
        printf("[%03d] ", array[i]);
    printf("\n");
    #endif
    int *result = order(my rank, array, ARRAY SIZE, status);
    #ifdef DEBUG
    printf("Root process ordered:\n");
        printf("[%03d] ", result[i]);
    printf("\n");
    #endif
else
    int size;
             MPI_INT, parent(my_rank), SIZE_TAG,
             MPI COMM WORLD, &status);
    int *array = calloc(size, sizeof(int));
    MPI_Recv(array, size,
             MPI_INT, parent(my_rank), SEND DOWN TAG,
             MPI COMM WORLD, &status);
    if(is leaf(size, ARRAY SIZE, proc n))
        bubble sort(size, array);
        MPI Send(array, size,
                 MPI INT, parent (my rank), SEND UP TAG,
                 MPI_COMM_WORLD);
```

```
else
            array = order(my_rank, array, size, status);
            MPI Send(array, size,
                     MPI INT, parent (my rank), SEND UP TAG,
                     MPI COMM WORLD);
       printf( "Elapsed time is f\n", t2 - t1 );
   return 0;
order(int my_rank, int array[], int size, MPI_Status status)
   MPI Send(&half size, 1,
            MPI INT, left child(my rank), SIZE TAG,
            MPI COMM WORLD);
   MPI Send(&half size, 1,
            MPI INT, right child(my rank), SIZE TAG,
            MPI COMM WORLD);
    // Send array
   MPI Send(array, half size,
            MPI INT, left_child(my_rank), SEND_DOWN_TAG,
            MPI COMM WORLD);
   MPI_Send(array + half_size, half_size,
            MPI INT, right child(my rank), SEND DOWN TAG,
            MPI COMM WORLD);
    // Receive response
   MPI_Recv(array, half_size,
            MPI INT, left child(my rank), SEND UP TAG,
            MPI COMM WORLD, &status);
            MPI_INT, right_child(my_rank), SEND_UP_TAG,
            MPI COMM WORLD, &status);
    return interleaving(array, size);
```

## parallel\_optimized.c

```
#include <mpi.h>
```

```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include "bubblesort.h"
#define ARRAY SIZE 100000
//#define DEBUG 1
#define SIZE TAG 0
#define SEND UP TAG 1
#define SEND_DOWN_TAG 2
main(int argc, char *argv[])
   t1 = MPI Wtime();
   int proc n;
   MPI Status status;
   MPI Init(&argc, &argv);
   MPI Comm rank (MPI COMM WORLD, &my rank);
   MPI Comm size (MPI COMM WORLD, &proc n);
   int piece size = ARRAY SIZE / proc n;
        int array[ARRAY SIZE];
        for (i = 0; i < ARRAY SIZE; i++)
           array[i] = ARRAY_SIZE - i;
#ifdef DEBUG
        printf("Root process unordered:\n");
        for (i = 0; i < ARRAY SIZE; i++)
            printf("[%03d] ", array[i]);
       printf("\n");
#endif
        int *result = order(my rank, array, ARRAY SIZE, status, piece size);
#ifdef DEBUG
       printf("Root process ordered:\n");
        for (i = 0; i < ARRAY SIZE; i++)</pre>
            printf("[%03d] ", result[i]);
       printf("\n");
#endif
    else
        MPI Recv(&size, 1,
                 MPI INT, parent(my rank), SIZE TAG,
                 MPI COMM WORLD, &status);
```

```
int *array = calloc(size, sizeof(int));
       MPI Recv(array, size,
                 MPI_INT, parent(my_rank), SEND_DOWN_TAG,
                 MPI COMM WORLD, &status);
        if(is leaf3(size, ARRAY SIZE, proc n))
            bubble sort(size, array);
           MPI Send(array, size,
                    MPI INT, parent(my rank), SEND UP TAG,
                     MPI COMM WORLD);
       else
            array = order(my rank, array, size, status, piece size);
                     MPI_INT, parent(my rank), SEND UP TAG,
                     MPI COMM WORLD);
   if (my_rank == 0) {
       t2 = MPI Wtime();
       printf( "Elapsed time is %f\n", t2 - t1 );
   MPI Finalize();
   return 0;
order(int my rank, int array[], int size, MPI Status status, int piece size)
   int third size = (size - piece size) / 2;
    // Send size
             MPI INT, left child(my rank), SIZE TAG,
             MPI COMM WORLD);
   MPI Send(&third size, 1,
             MPI INT, right child(my rank), SIZE TAG,
             MPI COMM WORLD);
   MPI Send(array, third size,
             MPI INT, left child(my rank), SEND DOWN TAG,
             MPI COMM WORLD);
             MPI INT, right child(my rank), SEND DOWN TAG,
             MPI COMM WORLD);
```

### utils.c

```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
int *interleaving(int array[], int size) {
    int *aux array;
   aux array = calloc(size, sizeof(int));
   i1 = 0;
        if (((array[i1] \le array[i2]) \&\& (i1 < (size / 2))) || (i2 == size))
            aux array[i aux] = array[i1++];
        else
           aux array[i aux] = array[i2++];
   return aux_array;
int valid(int index, int limit);
int higher or invalid(int array[], int value index, int limit, int
int *interleaving3(int array[], int size, int slice size) {
    int *aux array;
```

```
higher_or_invalid(array, i2, i2_limit, i1) &&
                higher or invalid(array, i3, i3 limit, i1)) {
           aux array[i aux] = array[i1];
            i1++;
        } else if (valid(i2, i2 limit) &&
               higher or invalid(array, i3, i3 limit, i2)) {
           aux_array[i_aux] = array[i2];
            i2++;
           aux_array[i_aux] = array[i3];
           i3++;
    return aux array;
int valid(int index, int limit) {
int higher or invalid(int array[], int value index, int limit, int
    return (array[value index] > array[other value index]) || value index >= limit;
int left child(int index) {
int right child(int index) {
   return 2 * index + 2;
int parent(int index) {
   return (index - 1) / 2;
int is_leaf(int current_size, int total_size, int number_of_process) {
   return current size <= total size / ((number of process + 1) / 2);
int is leaf3(int current size, int total size, int number of process) {
// printf("current size: %d, total_size: %d, delta: %d\n", current_size,
total size, (total size / number of process));
   return current size < (total size / number of process) * 2;
```

### bubblesort.c

```
#include "bubblesort.h"
```