

# Implementação do Algoritmo *Bubble Sort* Utilizando o Padrão Fases Paralelas

Carlos Alberto Franco Maron  
Pontifícia Universidade Católica do Rio Grande do Sul  
Porto Alegre – Brasil  
carlos.maron@acad.pucrs.br

**Resumo**—Este trabalho propõem a implementação de um algoritmo clássico de ordenação, paralelizados no padrão fases paralelas utilizando a biblioteca MPI.

**Keywords**—Programação paralela, MPI, Fases Paralelas.

## I. INTRODUÇÃO

*Bubble Sort* é um dos mais simples algoritmos para ordenação de vetores. O seu funcionamento consiste em verificar todos os elementos dos vetores, e sempre elevando o menor valor ao topo do vetor [2]. É um algoritmo de complexidade quadrática ( $O(n^2)$ ) no seu pior caso. Por ser um algoritmo de baixa eficiência na ordenação, esta implementação propôs o padrão fases paralelas, para buscar diminuir o tempo de ordenação do vetor.

## II. METODOLOGIA E IMPLEMENTAÇÃO

O algoritmo foi implementado utilizando a linguagem C. Com o padrão fases paralelas, cada processo é iniciado com um vetor considerando o pior caso de ordenação. Esse vetor é alocado de maneira dinâmica, e juntamente nesse espaço de memória, existe um espaço extra para alocar a parcela de troca dos vetores. Os resultados se basearam no tempo de ordenação de um vetor com 800.000 posições, distribuídos em dois nodos, através de 4, 6, 8, 16 e 32 processos. A parcela de troca, foi definida através de um cálculo de porcentagem, chegando ao valor de 25%.

O ambiente utilizado para os testes foi o Cluster Atlântica, localizado no Laboratório de Alto Desempenho (LAD). Cada servidor possui as seguintes características: processadores Xeon Quad-Core E5520 2.27 GHz Hyper Threading (HT) com 16 *cores* incluindo HT. E 16 GB de memória RAM.

## III. RESULTADOS DOS TESTES

A Figura 1 apresenta os resultados da ordenação de um vetor de 800.000 posições. O *bubble sort* é um algoritmo ineficiente para ordenação de grandes vetores, pois seu grau de complexidade é quadrático. Porém, o fato de você conseguir dividir um problema desse grau, faz com que o seu ganho de aceleração seja praticamente quadrático. Utilizando 4 processos o ganho é considerável, levando em conta que cada processo deve realizar no mínimo nove interações entre seus vizinhos para que o vetor fique totalmente ordenado. A media que o vetor vai sendo dividido em mais processos, o ganho de aceleração se mantém, porém sendo prejudicado pelo *hypertreading* (HT) com 32 processos.

O ganho neste modelo de programação fica limitado devido a ocorrências das chamadas do algoritmo de ordenação. Isso acontece pois, logo após o vetor ser iniciado, ele deve realizar uma primeira ordenação. Para verificar se os vizinhos estão ordenados entre si, cada processo já envia 25% do vetor para o processo vizinho. Ao confirmar a inconsistência, os processos realizam a ordenação da parcela recebida, com a mesma proporção do vetor local. Ou seja, uma segunda ordenação é feita com os 25% recebidos, com mais 25% do vetor local. Quando essa operação termina, o processo retorna a mesma quantia recebida, e novamente realiza uma ordenação.

A tabela I nos permite expandir o entendimento sobre o modelo de fases paralelas. Nela é apresentado uma comparação das parcelas de trocas utilizadas nos testes. Para esse exemplo, foi utilizado um vetor de 300.000 posições, distribuídos em dois nodos através de 2, 4, 6, 8, 16 e 32 processos. É evidente que nesse modelo, o desempenho está amarrado ao tanto que os processos trocarão para

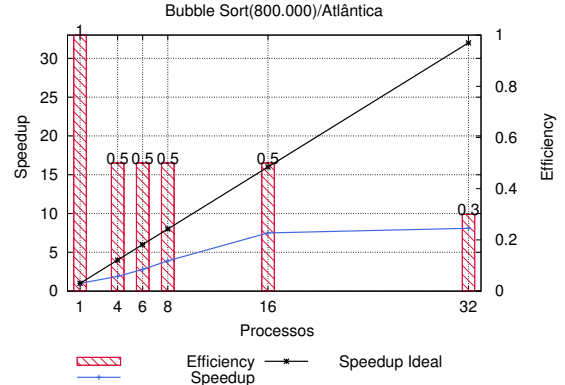


Figura 1: Resultados de *speedup* e eficiência

realizar a ordenação. Como a parcela é contrária ao aumento dos processos, utilizando mais processos equivale a realizar mais trocas. Contudo, a utilização da rede para realizar as trocas, não afeta com significância o tempo de execução, pois o pacote gerado pelo MPI se torna pequeno em relação à banda disponível. Porém, é necessário muito mais trocas quando usado uma porcentagem pequena, pois cada vetor recebido também é pequeno. E quando essa parcela aumenta pode acontecer dos processos estarem trocando valores que não precisariam ser trocados.

Nestes testes, como foi utilizado um vetor menor, a parcela de 50% se mostra com um bom desempenho. Porém, só é possível reduzir os tempos de execução, mas o ganho de aceleração fica equivalente aos testes com o vetor de 800.000.

Tabela I: Tabela contendo os tempos e a quantidade de interações.

Vetor:300.000	2 Nodes Time/[Interactions]		
	50%	20%	5%
Proc.			
2	401.22[3]	478.21[6]	1148.83[21]
4	177.93[5]	233.96[11]	584.97[41]
6	112.20[7]	154.13[16]	392.51[61]
8	83.23[9]	115.21[21]	295.74[81]
16	42.02[17]	60.35[41]	156.95[162]
32	39.44[34]	57.61[81]	146.62[322]

## IV. DIFICULDADES ENCONTRADAS

A implantação desse modelo de programação foi o que exigiu mais trabalho. Inicialmente, a maneira de controlar o fluxo das trocas não fica muito clara, e isso resulta em diversos problemas, que vão desde a comunicação dos processos no MPI até a manipulação de memória.

Problemas foram encontrados durante a ordenação do vetor em cada processo. Durante a troca da parcela do vetor, a alocação do vetor recebido era feita no endereço de memória incorreto, e resultava ao final da execução um vetor com as posições totalmente zeradas.

## V. CONSIDERAÇÕES FINAIS

Neste trabalho foram apresentados resultados com o padrão de programação fases paralelas, ordenando um vetor de 800.000 posições utilizando o *bubble sort*. Em relação aos outros padrões estudados, que envolveram a ordenação com o algoritmo, fases paralelas permite um ganho no desempenho limitado. Utilizando tamanhos de vetores diferentes, as curvas de *speedup* ficam semelhantes.

## REFERÊNCIAS

- [1] Open MPI, *Open MPI: Open Source High Performance Computing*, Capturado em <http://www.open-mpi.org/>. Acessado em 25 de outubro de 2015.
- [2] Bubble Sort, Capturado em [https://en.wikipedia.org/wiki/Bubble\\_sort](https://en.wikipedia.org/wiki/Bubble_sort). Acessado em 25 de outubro de 2015.

## APÊNDICE

```
#include <stdlib.h>
#include <stdio.h>
#include "mpi.h"
#include <string.h>

void imprime(int *nVector, int n);
void bubble_sort(int *list, int n);

//-----Controle dos nVectores
int *nVector,
    sizeVector,
    partVector=0,
    startVector,
    endVector,
    i=0,
    stop,
    valueNeighbor,
    change;

FILE *vectorIN;
FILE *vectorOUT;

double startTime, endTime;
//-----Controle dos nVectores

//-----MPI
int procN,
    myRank,
    TAG=0;

int main(int argc, char *argv[])
{
    MPI_Init (&argc, &argv);
    MPI_Comm_rank(MPI_COMM_WORLD, &myRank);
    MPI_Comm_size(MPI_COMM_WORLD, &procN);

    MPI_Status status;

    sizeVector = 800000;

    partVector = sizeVector / procN;
    change = (partVector * 0.20);

    int sizeAdditional = partVector + change;
    int contador = 0;

    nVector = (int*) malloc(sizeAdditional * sizeof(int));
    int statusVector[procN];

    startVector = sizeVector - (myRank * partVector);

    srand (time (NULL));

    //inicializa o vetor
    for (i=0; i<partVector; i++)
    {
        nVector[i] = startVector - i;
    }
    //fim

    /* vectorIN = fopen("vetor_gerado.txt","w");
    for (i=0; i<partVector; i++)
    {
        printf("[Rank %d gerado]Posicao[%d] Valor[%d]\n",myRank, i, nVector[i] );
        fprintf(vectorIN, "[Rank %d gerado]Posicao[%d] Valor[%d]\n",myRank, i, nVector[i] );
    }
    fclose(vectorIN); */

    /* char aux[256];
```

```

sprintf (aux,"%d", myRank);
strcat (aux, "_.txt");
vectorIN = fopen(aux,"w");

for (i=0; i<partVector; i++)
{
    //printf("[Rank %d gerado]Posicao[%d] Valor[%d]\n",myRank, i, nVector[i] );
    fprintf(vectorIN, "[Rank %d gerado]Posicao[%d] Valor[%d]\n",myRank, i, nVector[i] );
}
fclose(vectorIN);*/

if (myRank == 0)
{
    startTime = MPI_Wtime();
}

stop = 0;
while(stop != 1)
{
    for (i=0; i<procN; i++)
        statusVector[i]=0;

    bubble_sort(&nVector[0], partVector);

    if (myRank>0)
    {
        // printf("Meu ID: %d vou enviar %d para %d\n", myRank,nVector[0], myRank-1 );
        MPI_Send(&nVector[0], change, MPI_INT, myRank-1, TAG, MPI_COMM_WORLD );
    }

    if (myRank != procN-1)
    {
        MPI_Recv(&nVector[partVector], change, MPI_INT, myRank+1, TAG, MPI_COMM_WORLD, &status);
        // printf("[%d] > [%d]\n", nVector[partVector-1], nVector[partVector]);
        if (nVector[partVector-1]>nVector[partVector])
        {
            statusVector[myRank] = 1;
        }
    }

    for (i=0; i < procN; i++)
        MPI_Bcast(&statusVector[i], 1, MPI_INT, i,MPI_COMM_WORLD);

    stop = 1;
    for (i = 0; i < procN; i++)
    {
        if (statusVector[i] == 1)
        {
            stop = 0;
        }
    }

    if (stop == 0)
    {
        bubble_sort(&nVector[partVector-change], change*2);

        if (myRank != procN-1)
            MPI_Send(&nVector[partVector], change, MPI_INT, myRank+1, TAG, MPI_COMM_WORLD);
        if (myRank>0)
            MPI_Recv(&nVector[0], change, MPI_INT, myRank-1, TAG, MPI_COMM_WORLD, &status);
    }
    contador++;
}

/* vectorOUT = fopen("vetor_ordenado.txt","w");
for (i = 0; i < partVector; i++)

```

```

    {
        fprintf(vectorOUT, "[Rank %d ordenado]Posicao[%d] Valor[%d]\n",myRank, i, nVector[i] );
        printf("[ordenado]Posicao[%d] Valor[%d]\n", i, nVector[i] );
    }
    fclose(vectorOUT);*/

    if (myRank == 0)
    {
        endTime = MPI_Wtime();

        printf("Tempo de execução: %f\n", endTime-startTime);
        printf("Interações: %d\n", contador);
        printf("Numero de processos: %d\n", procN);

    }

/* char aux2[256];
sprintf (aux2,"%d", myRank);
strcat (aux2, ".txt");
vectorOUT = fopen(aux2,"w");
for (i=0; i<partVector; i++)
{
    //printf("[Rank %d gerado]Posicao[%d] Valor[%d]\n",myRank, i, nVector[i] );
    fprintf(vectorOUT, "[Rank %d ordenado]Posicao[%d] Valor[%d]\n",myRank, i, nVector[i] );
}
fclose(vectorOUT);*/

MPI_Finalize();
free(nVector);
return 0;
}

void imprime(int *nVector, int partVector){
    int i;
    for(i=0;i<partVector;i++){
        printf("[%d]\t",nVector[i]);

    }
    printf("\n");
}

void bubble_sort(int *list, int n)
{
    long c, d, t;

    for (c = 0 ; c < ( n - 1 ); c++)
    {
        for (d = 0 ; d < n - c - 1; d++)
        {
            if (list[d] > list[d+1])
            {
                t          = list[d];
                list[d]    = list[d+1];
                list[d+1] = t;
            }
        }
    }
}

```