# Relatório de Entrega - Exercício 3 Disciplina de programação Paralela (PP) Prof. César De Rose

Leonardo G. Carvalho(pp12816), Matheus S. Redecker(pp12819)

## 1. Introdução

O objetivo deste trabalho é implementar, utilizando as biblioteca de MPI e OpenMP, uma versão paralela de um programa que realiza a ordenação de linhas de uma matriz utilizando o modelo mestre e escravo. Os escravos devem seguir o modelo de workpool em OpenMP, disparando threads para realizar a ordenação em paralelo. Os algoritmos de ordenação que serão testados são: Quick Sort e Bubble Sort. A modelagem do problema foi feita pensando que os escravos precisam receber linhas da matriz, realizar a ordenação de cada linha por uma thread diferente e, após finalizar, enviar de volta para o mestre as linhas ordenadas. Para isso ser realizado foi definido o ultimo processo como sendo o mestre, e os demais processos como escravos.

## 2. Implementação

Como havia um problema para enviar e receber as linhas da matriz sem precisar enviar mais de uma mensagem, foi optado por utilizar uma simplificação proposta em aula. Cada linha da matriz conta como 8 linhas menores, por isso a quantidade de elementos presente em cada linha da matriz foi multiplicada pelo número de *threads* desejada, e para compensar, o número total de linhas foi dividido pelo número de *threads*, para que a quantidade de linhas se equivalha.

Quando o mestre é executado, a primeira coisa a ser feita é criar e alocar memória para a matriz principal, deviado ao fato de que nesse trabalho temos que executar o programa para dois algoritmos de ordenação diferentes, temos duas funções para alocação da matriz, para pegar o pior caso de ordenação de cada um dos vetores. Feito isso, o mestre realiza um burst inicial, enviando para cada um dos escravos uma linha da matriz com uma tag identificando qual a posição da linha que foi enviada. Após todos os escravos receberem uma linha, o mestre entra em um laço onde ele espera que qualquer escravo mande de volta a linha ordenada. Quando a mensagem é recebida, é feito um MPI\_Probe para atualizar as informações de tag e assim é feito um MPI\_Recv endereçando o bloco recebido diretamente na linha correspondente através da informação da tag. Se ainda existirem linhas a serem ordenadas, a próxima da sequencia é enviada para este escravo, senão, o mestre manda uma mensagem para finalizar o processo do escravo. Este laço do mestre é executado até que todas as linhas enviadas tenham sido recebidas ordenadas.

Para o escravo a tarefa é um pouco mais complexa. A primeira coisa a ser feita é alocar memoria para receber o vetor do mestre, após é preciso também alocar memoria para quando for necessário quebrar o vetor recebido em vetores menores de acordo com o número de *threads* desejadas. Após isso o escravo entra em um laço onde é verificado se a *tag* é para finalizar o processo. Se for, ele é finalizado, senão ele realiza a quebra do vetor em vetores menores. Uma vez tendo dividido os vetores, o escravo realiza a ordenação para cada um em um laço que pode ou não ser paralelizado utilizado o *OpenMP* e quando a ordenação for finalizada o escravo une os vetores novamente para enviar para o mestre.

#### 3. Dificuldades encontradas

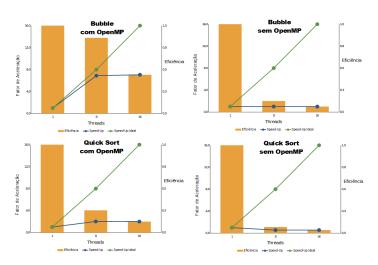
A principal dificuldade foi encontrar a maneira de enviar e receber uma maior quantidade de vetores, sem precisar enviar mais de uma mensagem. Esse problema foi solucionado aumentando o tamanho de elementos dentro de cada linha, de acordo com o número de *threads* desejada que seja ordenado dentro de cada nodo. Assim quando o escravo tiver que ordenar, ele irá dividir a linha recebida pelo número de *threads* representando quantos vetores serão ordenados.

#### 4. Testes

Os testes foram executados com a alocação de 4 nodos no *cluster* Atlantica. Foi utilizado 5 processos, sendo 1 mestre e 4 escravos. O mestre está situado no ultimo processo, e no mesmo nodo irá ter um processo escravo. A ordenação foi feita com 10.000 vetores de 100.000 elementos para o algoritmo de *Quick Sort* e 10.000 vetores de 10.000 elementos para o algoritmo de *Bubble Sort*, os vetores foram gerados como o pior caso de ordenação para cada algoritmo especifico. O número de *threads* em cada nodo foi variado entre 1, 8 e 16. A comparação foi feita entre a versão paralela com as *threads* e a outra sem *OpenMP*, com isso deixando os processos escravos mais pesados, pois devem ordenar os vetores de forma sequencial.

## 5. Análise de desempenho

A versão utilizando *OpenMP* com as *threads* em paralelo obteve um desempenho superior a versão dos escravos com carga pesada. A partir do comportamento do desempenho podemos concluir que o *Bubble Sort* se beneficiou mais do paralelismo pois o salto de *speedup* é consideravelmente maior. Isso ocorre porque esse algoritmo tem uma complexidade quadrática, e quando paralelizado o ganho é maior do que no algoritmo do *Quick Sort*, pois ele é tão rápido que realiza a ordenação dos vetores rapidamente, e por essa razão a diferença entre as versões, com e sem *OpenMP* não é tão expressiva. A utilização de *hyper-threading* não obteve um ganho maior em nenhum dos casos, mas manteve o mesmo índice, perdendo um pouco sua eficiência pelo fato de que está utilizando mais *threads* para não obter ganho no tempo.



### 6. Observações finais

É possível concluir que este problema possui um melhor desempenho quando utilizado o paralelismo através do *OpenMP*, onde o ganho é obtido na ordenação dos vetores de forma paralela. Isso é possível pois os vetores não tem ligação entre si. Quando cada *thread* ordena um vetor separado o tempo diminui, quando comparado com a versão sequencial.

## 7. Código

```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include "mpi.h"
#include include comp.h>
#include <string.h>
#define PACK_SIZE 8 //Numero de linhas que sao enviados no pacote
#define MATRIX_LINES 10000 / PACK_SIZE //numero de linhas na matriz
#define MATRIX_COLUMNS 10000 * PACK_SIZE //numero de elementos em cada linha da matriz
#define THREAD_COLUMNS MATRIX_COLUMNS / PACK_SIZE //Numero de elementos que cada vetor contem dentro da linha
#define SUICIDE_TAG 666666
int *theMatrix[MATRIX_LINES];
int *slaveBuffer:
void createMatrixQuick()
     //Aloca a matriz
      int i, j;
for (i = 0; i < MATRIX_LINES; i++){
    theMatrix[i] = malloc(sizeof(int) * MATRIX_COLUMNS);</pre>
      for (i = 0; i < MATRIX.LINES; i++){
    for(j = 0; j<MATRIX.COLUMNS; j++){
        theMatrix[i][j] = MATRIX.COLUMNS - j + (10*i);
}</pre>
      }
}
void createMatrixBubble()
      //Aloca a matriz
      int i, j;
for (i = 0; i < MATRIX_LINES; i++){
    theMatrix[i] = malloc(sizeof(int) * MATRIX_COLUMNS);</pre>
      // Preenche
      for (i = 0; i < MATRIX.LINES; i++){
    for(j = 0; j<MATRIX.COLUMNS; j++){
        theMatrix[i][j] = MATRIX.COLUMNS - j;
}</pre>
             }
      }
}
int cmpfunc (const void * a, const void * b)
     return \ (\ *(int*)a - *(int*)b \ );
troca = vetor[d+1]) {
troca = vetor[d];
vetor[d] = vetor[d+1];
vetor[d+1] = troca;
trocou = 1;
}
int main(int argc, char** argv)
      int my_rank; // Identificador do processo
int proc_n; // Numero de processos
int nextVector; // Qual a posicao do proximo vetor a ser enviado
int receivedVectors = 0; // Quantos vetores ja foram recebidos
MPI_Status status; // Status de retorno
       MPI_Init (&argc , &argv);
       MPI_Comm_rank(MPLCOMM_WORLD, &my_rank);
       MPI_Comm_size (MPLCOMM_WORLD, &proc_n);
       //MESTRE
       if (my_rank == proc_n-1){
    //utilizado para contagem do tempo
    double t1,t2;
    t1 = MPL_Wtime();
              //Cria a matriz original
              createMatrixQuick()
              //createMatrixBubble();
              //Faz a distribuicao inicial
             for(nextVector = 0; nextVector < proc_n -1; nextVector++){
   MPL_Send(theMatrix[nextVector], MATRIX_COLUMNS,</pre>
                    MPI_INT, nextVector, nextVector, MPLCOMM_WORLD);
             receivedVectors++;
                     //Se ainda ha vetores a serem enviados, manda ele.
                    if(nextVector < MATRIX_LINES) {
    MPI_Send (theMatrix[nextVector], MATRIX_COLUMNS,</pre>
```

```
MPI_INT, status.MPI_SOURCE,
nextVector, MPI_COMM_WORLD);
                  nextVector++;
           }
            //se nao manda o processo finalizar
            else {
                 int nada = 10;
MPI_Send (&nada, 1, MPI_INT, status.MPI_SOURCE,
SUICIDE_TAG, MPI_COMM_WORLD);
           }
     }
           //ESCRAVOS
else {
      //Inicializa o buffer de recebimento
      slaveBuffer = malloc(sizeof(int) * MATRIX_COLUMNS);
     //inicializa o buffer de matrizes
int *slaveMatrix[PACK_SIZE];
int i;
for (i = 0; i < PACK_SIZE; i++){</pre>
           slaveMatrix[i] = malloc(sizeof(int) * THREAD.COLUMNS);
     }
      while (1) {
           }
           //Faz a divisao do vetor em PACK_SIZE vetores
int linha = -1;
int coluna = 0;
for(i = 0; i < MATRIX_COLUMNS; i++){
    if(i % THREAD_COLUMNS == 0){
        linha++;
        coluna=0;
}</pre>
                       coluna=0;
                  slaveMatrix[linha][coluna] = slaveBuffer[i];
           }
           //Faz a ordenacao nos vetores
#pragma omp parallel for
for(i = 0; i < PACK_SIZE; i++){
    qsort(slaveMatrix[i], THREAD_COLUMNS, sizeof(int), cmpfunc);
    //bs(THREAD_COLUMNS, slaveMatrix[i]);
}</pre>
           //Junta tudo no buffer novamente int elemento = 0;
           int j;

for (i = 0; i < PACK\_SIZE; i++){
                  \begin{aligned} & \text{for} (j = 0; \ j < \text{THREAD_COLUMNS}; \ j++) \{ \\ & \text{slaveBuffer[elemento]} = \text{slaveMatrix[i][j]}; \end{aligned} 
                       elemento++;
                 }
           }
           }
}
MPI_Finalize();
```

}