Relatório de Entrega de Trabalho Exercício 1

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

1. Introdução

O objetivo deste trabalho é, utilizando a biblioteca MPI, implementar uma versão paralela de um programa que realiza a ordenação de linhas de uma matriz através do algoritmo de *Quick Sort* utilizando o modelo mestre e escravo. A modelagem do problema foi feita pensando que os escravos precisam receber uma linha da matriz, realizar a ordenação e enviar de volta para o mestre a linha ordenada. Para isso ser realizado foi definido o ultimo processo como sendo o mestre, e os demais processos como escravos.

2. Implementação

Quando o mestre é executado, a primeira coisa a ser feita é criar e alocar memória para a matriz principal. 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 laco do mestre é executado até que todas as linhas enviadas tenham sido recebidas ordenadas.

Para o escravo a tarefa é mais simples: A primeira coisa a ser feita é alocar memoria para o vetor que deve ser ordenado. Após isso o escravo entra em um laço onde ele recebe uma linha da matriz e verifica se a *tag* não é para finalizar o processo. Se for, ele é finalizado, senão ele faz a ordenação da linha e a envia para o mestre.

3. Dificuldades encontradas

Inicialmente não estávamos utilizando a função *MPI_Probe*, fazendo com que a *tag* lida não fosse a correta no momento da resposta do escravo para o mestre com o vetor ordenado.

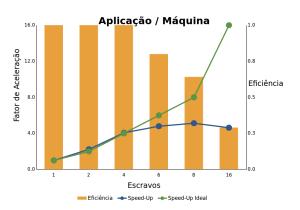
4. Testes

Os testes foram executados com a alocação de 2 nodos no cluster Atlantica. A execução paralela foi executada utilizando 2, 3, 5, 7, 9, 17 processos paralelos. Tirando a execução com 2 processos, a

quantidade de processos foi impar pelo fato de que um dos processos é o mestre, então o restante é quem realmente realiza a ordenação da matriz, o único caso par foi utilizado para representar o programa sequencial, um sendo mestre e um escravo. A matriz foi definida como sendo 1.000x100.000 (mil linhas por cem mil colunas) números gerados através de uma função que cria o pior caso para a ordenação par o algoritmo de *Quick Sort*.

5. Análise de desempenho

A versão paralela obtém um desempenho superior ao da sequencial quando o número de processos é pequeno. A medida que o número vai aumentando o desempenho estabiliza e após isso diminui. A figura abaixo apresenta o gráfico que demonstra este comportamento. A partir do comportamento do desempenho foi possível analisar que o algoritmo do Quick Sort é tão rápido que realiza a ordenação do vetor rapidamente, as trocas de mensagens entre os escravos e os mestres acabam consumindo mais tempo do que a ordenação, com isso quando são adicionados mais escravos não há mais muito ganho de desempenho como no inicio, fazendo até com que o programa perca desempenho quando adicionados mais escravos, isso acontece por conta do overhead da troca de mensagens, ou seja, do tempo que o mestre precisa para enviar mais mensagens para mais escravos não compensa o trabalho realizado.



6. Observações finais

O que podemos concluir é que este problema possui um melhor desempenho quando utilizado em paralelo, mas devido ao alto desempenho do algoritmo de ordenação e ao mecanismo de pilha do MPI, não há um ganho muito grande quando são adicionados mais escravos, pelo fato do *overhead* da troca de mensagens que acaba afetando o desempenho de forma negativa.

7. Código

```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include "mpi.h"
#define MATRIX_LINES 1000
 #define MATRIX_COLUMNS 100000
#define SUICIDE_TAG 666666
 int *theMatrix[MATRIX_LINES];
 int *slaveBuffer;
 void createMatrix()
     //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 + (10*i);
}</pre>
      }
}
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; // Quantos vetores ja foram recebidos
MPI_Status status; // Status de retorno
       MPI_Init (&argc, &argv);
       MPI_Comm_rank(MPI_COMM_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 = MPI_Wtime();
//Cria a matriz original
             createMatrix():
             //Faz a distribuicao inicial
for(nextVector = 0; nextVector < proc.n -1; nextVector++){
    MPLSend(theMatrix[nextVector], MATRIX_COLUMNS,
    MPLINT, nextVector, nextVector, MPLCOMM_WORLD);</pre>
             // Enquanto ainda ha linhas a serem ordenadas while (received Vectors < MATRIX_LINES) {
                   Ie(received Vectors & MATRIX_LINES) {
// Recebe a linha ordenada
//e envia outra para o mesmo escravo
MPI_Probe(MPLANY_SOURCE, MPLANY_TAG,
MPLCOMM_WORLD, & status);
MPI_Recv (the Matrix [status .MPLTAG], MATRIX_COLUMNS,
MPLINT, MPLANY_SOURCE, MPLANY_TAG,
MPLCOMM_WORLD, & status);
                    received Vectors ++;
                    nextVector, MPLCOMM_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);
                   }
                   t2 = MPI_Wtime(); // termina a contagem do tempo
       //ESCRAVOS
      else {
//Inicializa o buffer
malloc(
              slaveBuffer = malloc(sizeof(int) * MATRIX_COLUMNS);
                   MPI_Recv (slaveBuffer, MATRIX_COLUMNS, MPI_INT, proc_n - 1, MPI_ANY_TAG, MPI_COMM_WORLD, &status);
                    if(status.MPLTAG == SUICIDE_TAG){
                    }
       MPI_Finalize();
}
```