Vilniaus universitetas Matematikos ir informatikos fakultetas Programų sistemų katedra

Lygiagrečiojo programavimo Laboratorinio darbo #2 ataskaita

> Autorius(-iai): 3 kursas, 3 grupė Greta Mameniškytė

Užduotis

- 1. Parsisiųskite programos kodą (lab_03_src.cpp). Programa generuoja 256 eilučių atsitiktinių skaičių matricą, kurios eilutės suskirstytos blokais po 64. Pirmojo bloko eilutėse generuojama po 2500, antrojo bloko eilutėse po 5000, trečiojo bloko eilutės po 7500 ir paskutiniojo bloko eilutėse po 10000 atsitiktinių skaičių. Kiekvienos eilutės elementai surikiuojami didėjimo tvarka.
- 2. Papildykite programą kiekvienos surikiuotos eilutės medianos skaičiavimu.
- 3. Sudarykite lygiagrečią paskirstytos atminties(MPI) programos versiją. Pagrindinis procesas(master) turi padalinti kiekvieną eilučių bloką visiems procesams (įskaitant ir save) ir surinkti paskaičiuotas kiekvienos eilutės medianas. Procesai-darbininkai (slaves) priima eilučių bloką, surikiuoja kiekvieną eilutę, paskaičiuoja jos elementų medianą ir siunčia medianą pagrindiniam procesui. Procedūra taikoma kiekvienam eilučių blokui (4 kartus). Pagal galimybes, naudokite MPI kolektyvinės komunikacijos šablonus MPI_Scatter, MPI_Gather ir kt.
- 4. Vykdykite skaičiavimus naudodami 1, 2 ir 4 procesus, fiksuodami lygiagrečiojo algoritmo pagreitėjimą.
- 5. Ataskaitoje pateikite:
 - užduoties salyga;
 - skaičiavimų laiko vidurkių priklausomybės nuo procesų skaičiaus grafiką (naudojant 1, 2 ir 4 procesus);
 - lygiagrečiojo algoritmo pagreitėjimo priklausomybės nuo procesų skaičiaus grafiką
 (naudojant 1, 2 ir 4 procesus);
 - MPI programos kodą.

Skaičiuodami algoritmo pagreitėjimą laikykite kad $T_0 = T_1$, t.y., kad nuosekliojo algoritmo vykdymo laikas sutampa su lygiagrečiojo algoritmo vykdymo laiku naudojant vieną procesą.

Gauti rezultatai

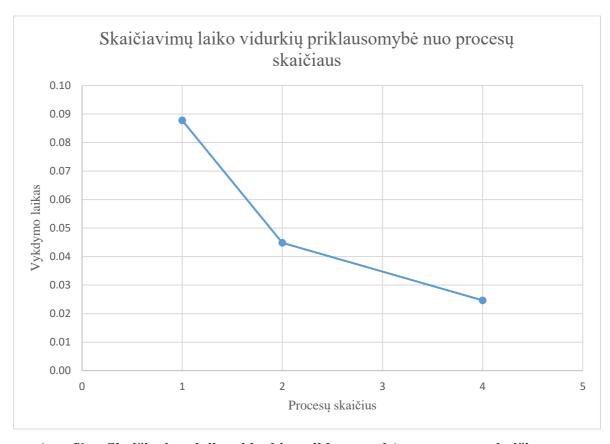
Originalus programos kodas buvo modifikuotas NxM matricos matmenis pakeitus iš 16x20 į 256x200 matmenų matricą, norint pastebėti reikšmingesnį skirtumą vykdant programą su skirtingu procesų skaičiumi.

Visi žemiau aprašyti bandymai buvo atlikti nuotoliniu būdu prisijungus prie VU MIF Linux kompiuterio, turinčio 12 branduolių. Kiekvienas bandymas buvo atliekamas 3 kartus ir po to buvo skaičiuojami gautų rezultatų vidurkiai.

Žemiau esančioje 1 lentelėje ir 1 grafike pavaizduota bandymų skaičiavimo laikų rezultatų bei vidurkių priklausomybė nuo procesų skaičiaus.

1 lentelė Programos vykdymo su skirtingu procesorių skaičiumi bandymų rezultatai

Procesų skaičius	1 bandymas	2 bandymas	3 bandymas	Vidurkis
1	0.087634	0.087777	0.087885	0.087765
2	0.045025	0.044804	0.044606	0.044812
4	0.024342	0.024807	0.024808	0.024652



1 grafikas Skaičiavimų laiko vidurkių priklausomybė nuo procesų skaičiaus

2 grafike bei 2 lentelėje vaizduojamas algoritmo pagreitėjimas, kuris skaičiuojamas pagal formulę: $S_p = \frac{T_0}{T_p}$, kur T_0 - nuosekliojo algoritmo vykdymo trukmė, T_p – lygiagrečiojo algoritmo vykdymo trukmė, naudojant p procesorių. Šiame uždavinyje T_0 laikomas T_1 .

lentelė 2 Algoritmo pagreitėjimo ir procesų skaičiaus sąryšis

Procesų skaičius	Pagreitėjimas	
1	1	
2	1.958538	
4	3.560123	



2 grafikas Pagreitėjimo priklausomybė nuo procesų skaičiaus

Išvados

Didinant procesų skaičių lygiagrečiosios algoritmo dalies vykdymo laikas sparčiai mažėja, o pagreitėjimas auga beveik tiesiškai.

Priedai

1. MPI programos kodas

```
#include <stdio.h>
    #include <stdlib.h>
    #include <time.h>
    #include <sys/time.h>
    #include <mpi.h>
    #include <time.h>
    void genMatrix(int *A, int N, int M) {
     // Clean matrix
        for (int i=0; i<N*M; i++) {
           A[i] = 0;
        // Generate matrix
        int m = M/4;
        for (int i=0; i<N; i++) {
            for (int j=0; j < m; j++) A[i*M+j] =
(int)((double)rand()/RAND MAX*99) + 1;
           if (i > 0 \&\& (i+1) % (N/4) == 0) m += M/4;
        }
    }
    void sortAndFindMedian(int M, int N,int *A,float *medians) {
     int t, n;
     for (int k=0; k<N; k++) {
            n = 0;
            while (A[k*M+n] != 0 \&\& n < M) n++;
            //sort row
            for (int i=0; i<n-1; i++) {
                  for (int j=0; j< n-1; j++) {
                        if (A[k*M+j] > A[k*M+j+1]) {
                              t = A[k*M+j];
                              A[k*M+j] = A[k*M+j+1];
                              A[k*M+j+1] = t;
                        }
                  }
            //find row median
            if (n%2 != 0) {
```

```
medians[k]=static cast < float > (A[k*M + n/2]);
            else {
                  medians[k] = (static cast < float > (A[k*M+(n/2-
1)]+A[k*M+(n/2)]))/static cast<float>(2);
      }
     }
    int main(int argc, char** argv) {
        srand(time(NULL));
        int N = 256; //eiluciu sk
         int M = 200; //stulpeliu sk
      int nBlocks = 4;
      int *globalA = new int[N*M];
        float *globalMedians = new float[N];
      int nProcs, rank;
      double mpi startTime, mpi endTime;
      for(int i=0;i<N;i++){
            globalMedians[i]=0;
         genMatrix(globalA, N, M);
      MPI Init(&argc, &argv);
      MPI Comm size (MPI COMM WORLD, &nProcs);
      MPI Comm rank (MPI COMM WORLD, &rank);
      MPI Barrier (MPI COMM WORLD);
      mpi startTime = MPI Wtime();
      int *localA = new int[N*M/nBlocks/nProcs];
      float *localMedians = new float[N/nBlocks/nProcs];
      for (int i = 0; i < nBlocks; i++) {
            MPI Scatter(globalA+i*M*N/nBlocks, N*M/nBlocks/nProcs, MPI INT,
localA, N*M/nBlocks/nProcs, MPI INT, 0, MPI COMM WORLD);
            sortAndFindMedian(M, N/nBlocks/nProcs, localA, localMedians);
            MPI Gather(localMedians, N/nBlocks/nProcs, MPI FLOAT,
globalMedians+i*N/nBlocks, N/nBlocks/nProcs, MPI FLOAT, 0, MPI COMM WORLD);
            MPI Gather(localA, N*M/nBlocks/nProcs, MPI INT,
globalA+i*N*M/nBlocks, N*M/nBlocks/nProcs, MPI INT, 0, MPI COMM WORLD);
      MPI Barrier (MPI COMM WORLD);
      mpi endTime = MPI Wtime();
      if (rank == 0) {
```