

# 4 laboratorinis darbas

Maksim Jaroslavcevas

April 2025

## 1 Problema

Sukurti lygiagretu Insertion sort“ rūšiavimo algoritma naudojant C programavimo kalbą ir MPI instrumentus.

## 2 Lygiagretusis algoritmas

Dėl igyvendinimo specifikos aš naudoju 'pipeline' buda. Kur visi processai yra isdestiti i viena 'pipelina'. Ir duomenis keliauja is pradinio iki paskutinio proceso.

Pirmiausia inicializuojama procesu struktūra ('pipeline'), paimamas pirmasis skaičius ir siunčiamas pirmajam procesui. Tada paimamas antrasis skaičius ir taip pat nusiunčiamas pirmajam procesui, pirmasis procesas palygina abu skaičius ir, jei naujasis skaičius yra mažesnis už senąjį, antrajam procesui nusiunčiamas senasis skaičius. Taip viskas kartojama, kol masyvas bus surūšiuotas.

## 3 Vykdymo aplinka

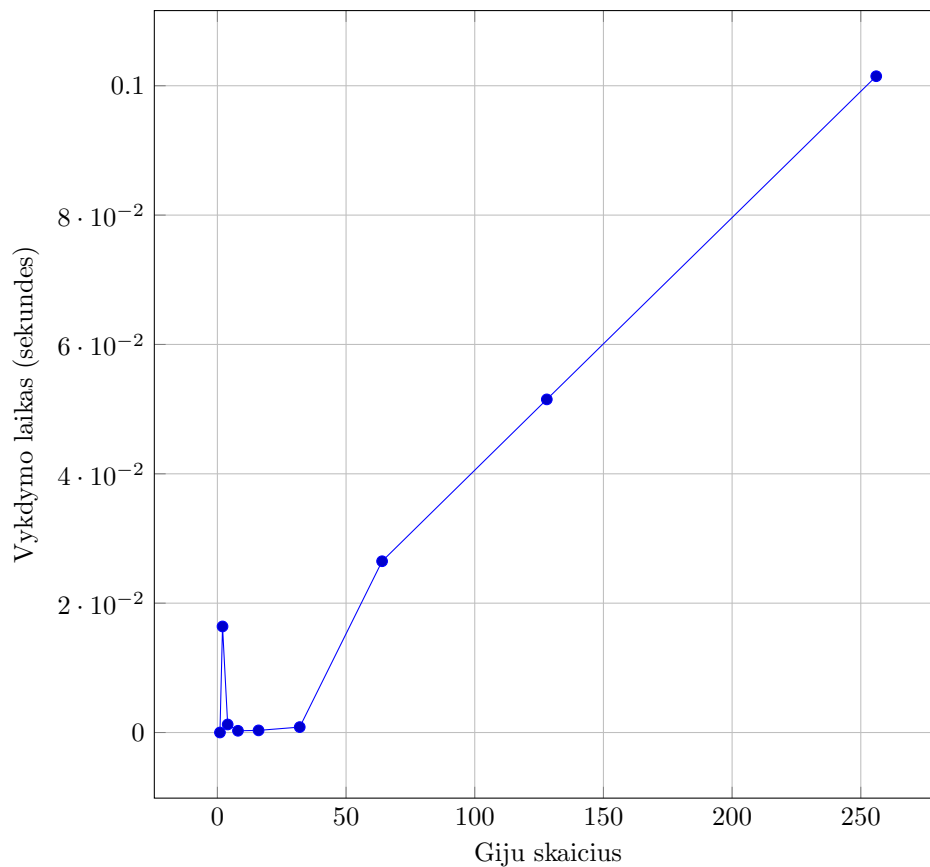
### 3.1 HPC klasteris

- (1, 2, 4, 8, 16, 32, 64, 128, 256) branduoliu
- Komandinis failas paleidimui MIF klasteryje žr. Priedas

## 4 Eksperimentinio tyrimo rezultatai

Šiam eksperimentui nusprendžiau iš karto sudaryti dvi diagramas, nes rezultatai nėra itin vienareikšmiai, apie tai rašoma išvadu skyriuje.

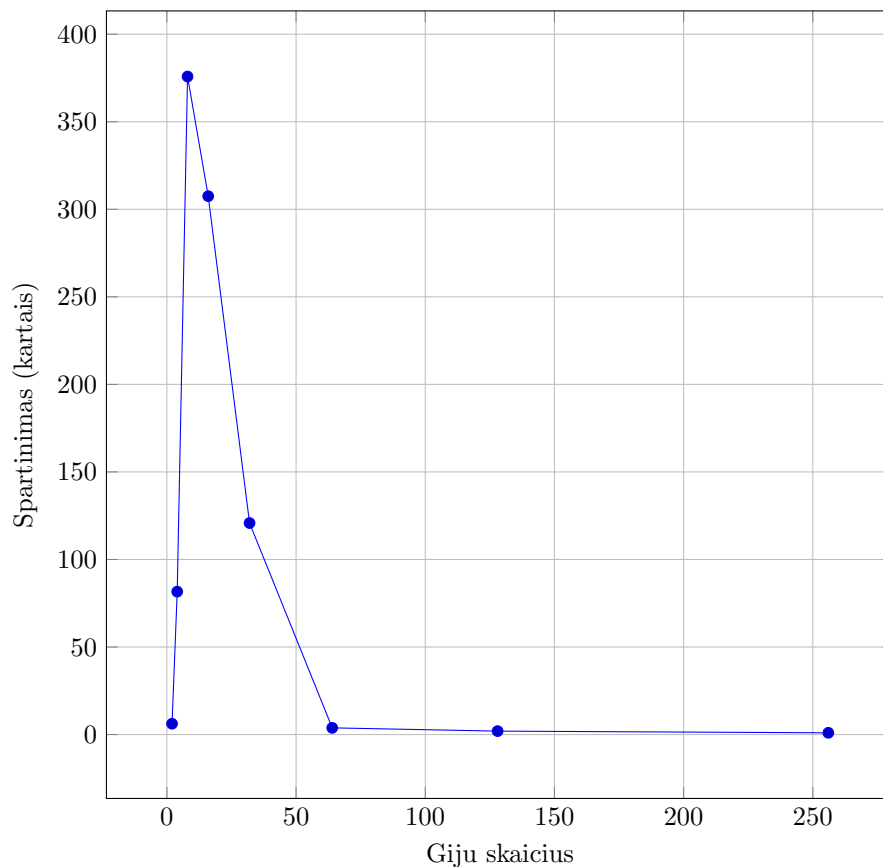
#### 4.1 Vykdymo laiko nuo giju skaičiaus



Abiejuose bandymuose naudotas vienodas procesu skaičius (1, 2, 4, 8, 16, 32, 64, 128, 256), tačiau dėl rūšiavimo algoritmo įgyvendinimo specifikos masyvo dydis taip pat turėtų būti lygus procesu skaičiui, todėl kiekviename bandyme naudotas skirtingo dydžio masyvas.

Dėl to sunku padaryti išvada apie našumo padidėjimą, nes iš šio grafiko matome, kad rūšiavimo laikas tik augo, manau, kad tai gali būti susiję su duomenų siuntimo tarp procesu mechanizmu, nes vienu metu 1 procesas atlieka tik vieną palyginimą, kuris yra labai greita operacija, o duomenų siuntimas tarp procesu užima daugiau laiko, nes reikia papildomos sinchronizacijos.

## 4.2 Spartinimo priklausomybė nuo gijų skaičiaus



Šioje diagramoje parodytas skirtingo skaičiaus procesu produktyvumo skirtumas, tačiau, kaip ir pirmojoje diagramoje, labai sunku daryti išvadas apie šio metodo veiksmingumą.

## 5 Išvados

Apibendrinant šį laboratorinį darbą, manau, galima teigti, kad šis metodas yra labai dviprasmiškas, bent jau su šia sąlyga ir įgyvendinimu. Nors šiuolaikiniai kompiuteriai gali atlikti milijardus instrukcijų per sekundę, tačiau vis tiek pagrindinė kliūtis yra duomenų perdavimas tarp skaičiavimo mazgų, mūsų atveju – procesu. Taip pat manau, kad šis metodas turi labai rimtą trūkumą, jis priklauso nuo sistemos skaičiavimo mazgų skaičiaus. Apskritai manau, kad tai puikus pipeline panaudojimas, tačiau manau, kad šiame pavyzdyje turėtume patobulinti algoritma didesniems masyvams ir labiau paskirstytiems skaičiavimams.

## 6 Priedas

```
#!/bin/bash
#SBATCH -p main
#SBATCH -n256
module load openmpi
mpicc -o connectivity connectivity.c
mpirun -np 1 ./connectivity
mpirun -np 2 ./connectivity
mpirun -np 4 ./connectivity
mpirun -np 8 ./connectivity
mpirun -np 16 ./connectivity
mpirun -np 32 ./connectivity
mpirun -np 64 ./connectivity
mpirun -np 128 ./connectivity
mpirun -np 256 ./connectivity
```