Projekt do předmětu PRL

Jméno: Petr Polanský

Login: xpolan07

Analýza algoritmu Enumeration sort

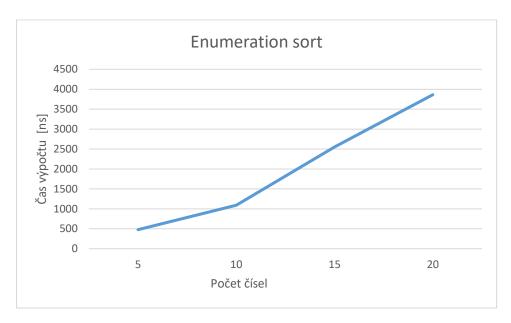
Provádění nastavení hodnoty registru C na hodnotu 1, probíhá v konstantním čase. Řazení jednotlivých čísel posloupnosti trvá 2 * počet_procesorů cyklů a následné vypisování seřazených hodnot probíhá v lineární čase závislém na počtu procesů. Uvažuje se, že přenos hodnoty sběrnicí trvá konstantní dobu, bez ohledu na fyzickou vzdálenost procesorů. Počet procesorů odpovídá počtu řazených čísel (n). Výsledná cena se tedy rovná časové složitosti (n) * počtu procesorů (n), což je n^2 .

Implementace

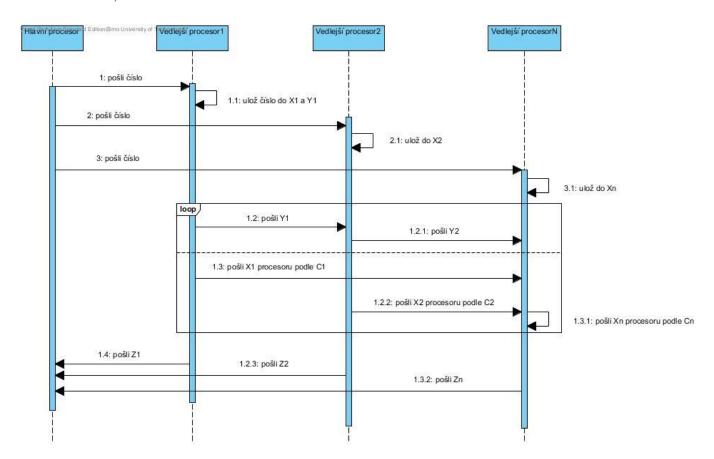
Pro vytvoření algoritmu Enumeration sort jsem použil knihovnu Open MPI. Jednotlivé procesory jsem vytvořil jako datovou strukturu s prvky C, X, Y, Z, které byly typu integer. Funkce MPI_Comm_size mi do proměnné numprocs uložila počet běžících procesorů. Funkce MPI_Comm_rank mi do proměnné myid uložila id právě obsluhovaného procesoru. Hlavní procesor získává náhodná čísla ze vstupu a posílá je společnou sběrnicí ostatním procesorům do registrů X a prvnímu procesoru do registru Y. Pro posílací a přijímací funkce musí být nastaven příznak TAG, podle kterého každý procesor rozpozná jednotlivé zprávy pro různé registry. Každý procesor nejprve nastaví svůj registr C na hodnotu 1.

Poté v 2 * počet_procesorů cyklech probíhá řazení. Každý procesor očekává hodnotu registru Y od procesoru s nižším číslem. První procesor tedy očekává hodnotu od hlavního procesoru. Pokud nejsou registry X a Y prázdné, tak dojde k jejich porovnání, a pokud je X > Y, tak se inkrementuje registr C o 1. Aby nedošlo ke konfliktu při porovnání stejně velkých čísel, bylo nutné provést rozdělení tohoto porovnání pomocí algoritmu (Shuzo Yajima, 1982). Procesory dále pošlou svoji hodnotu registru Y registrům s vyšším číslem. Poté procesory pošlou svoje hodnoty registrů X registrům s pořadovým číslem, které odpovídá hodnotě v registru C. Tím dojde k seřazení čísel podle jejich hodnot. Nakonec procesory pošlou hodnoty z registrů Z řídícímu procesoru, který je vypíše.

Graf časové složitosti



Komunikační protokol



Závěr

Výsledky měření neodpovídají předpokládané časové složitosti, z důvodu nedokonalé implementace algoritmu. Čísla ze souboru po přečtení jsou ihned posílána hlavním procesorem ostatním procesorům. Výsledná časová složitost je tedy ovlivněna přístupem do souboru.