## Odd even transposition sort

## 1. Teoretická analýza algoritmu

Algoritmus pre *odd even transposition sort* by mal mať časovú zložitosť **O(n)**. Podľa prednášky h003.pdf strana 12, kde je časť algoritmu, ktorý som implementoval. Popíšme si zložitosť algoritmu v nasledujúcich odrážkach:

- V jedno kroku procesor spraví jedno porovnanie a dva prenosy O(c)
- Jeden procesor vykoná až n porovnaní O(n)
- Všetky procesory (paralelne pracujúce) O(n)

Výsledná časová zložitosť je t(n) = O(n) a priestorová zložitosť s(n) = O(n).

Cena optimálneho algoritmu pre zoradenie je  $c(n) = n \cdot \log(n)$ . Cena nášho algoritmu je  $c(n) = n^2$ . Optimálny algoritmus potrebuje  $O(\log(n))$  času a p(n) procesorov. *Odd even transposition sort* potrebuje O(n) času a p(n) procesorov, čo nie je optimálne voči najlepšiemu algoritmu pre zoradenie.

## 2. Implementácia algoritmu

Algoritmus je implementovaný pomocou jazyka *C++* a knižnice *openMPI*. V nasledujúcich kapitolách si popíšeme implementáciu algoritmu.

#### 2.1. Načítanie čísiel zo súboru

V programe sa čítajú jednotlivé čísla zo súboru, ktorý je otvorený pre binárne čítanie. Na jednotlivé čítanie čísla používam cyklus *while*, ktorý sa vykoná iba v koreňovom procesore. V cykle *while* načítam číslo do *readValue* a následne hodnotu v premennej pošlem do odpovedajúceho procesora pomocou funkcie *MPI\_Send*.

#### 2.2. Porovnanie hodnôt

Každý procesor príjme jedno číslo pomocou *MPI\_Receive*. Potom sa vypočíta posledné číslo pre párny a nepárny procesor a do premennej *halfCycles* polovica procesorov zo zaokrúhlením nahor. Potom v cykle *for*, ktorý sa vykoná maximálne do hodnoty určenou halCycles.

#### 2.3. Výpočet kroku v cykle for

Pre jeden krok sa skontroluje, či je párny alebo nepárny alebo či to nie je posledný párny alebo nepárny.

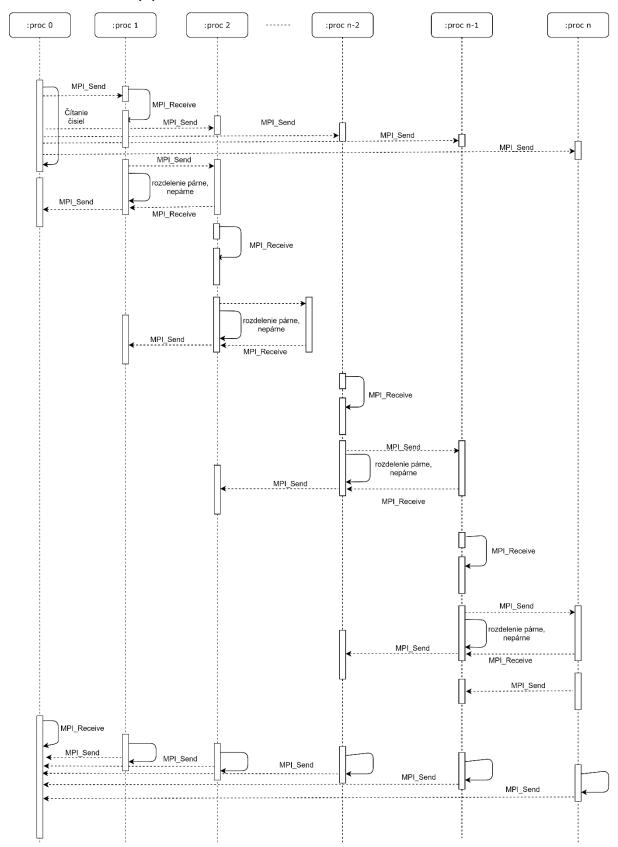
Ak je procesor koncový párny alebo nepárny tak príjme hodnotu a pošle ju susedovi. Inak robí porovnanie a pošle hodnotu podľa porovnania.

### 2.4. Zoradené hodnoty

Na konci každého výpočtu sa posielajú hodnoty do koreňového uzlu, kde sa zozbierajú a nakoniec sa vypíšu.

Login: xvican02 Dátum: 25.3.2020

# 3. Komunikačný protokol



Login: xvican02 Dátum: 25.3.2020

## 4. Experimenty

S implementáciou som robil experimenty. Spravil som *bash* skript, ktorý spustil program 6000 krát, teda 250 krát od 1 do 24 náhodných jedno bajtových čísiel. Graf č.1 zobrazuje tieto hodnoty v milisekundách a je to priemer 250 meraní.



Graf č.1

## 5. Záver

Z grafu č.1 je vidieť, že algoritmus má lineárnu časovú zložitosť. Skoky, ktoré je vidieť na grafe môžu byť spôsobené rôznou vyťaženosťou procesorov na serveri *merlin*. Jemné odchýlky môžu byť spôsobené vygenerovanými hodnotami, niektoré vstupy mohli byť úplne zoradené alebo úplne nezoradené alebo čiastočne zoradené hodnoty.

Login: xvican02 Dátum: 25.3.2020