

## 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 prenosi –  $O(c)$
- Jeden procesor vykoná až  $n$  porovnaní -  $O(n)$
- Všetky procesory –  $O(n)$

Výsledná časová zložitosť je  $t(n) = O(n)$  a priestorová zložitosť  $c(n) = O(n^2)$ .

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  $O(n)$  priestoru. *Odd even transposition sort* potrebuje  $O(n)$  času a  $O(n)$  priestoru, 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 párný a nepárny procesor a do premennej *halfCycles* polovica procesorov zo zaokrúhlením nahor. Potom v cykle *for*, ktorý sa vykoná maximálne do hodnoty určenou *halfCycles*.

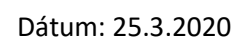
#### 2.3. Výpočet kroku v cykle *for*

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

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

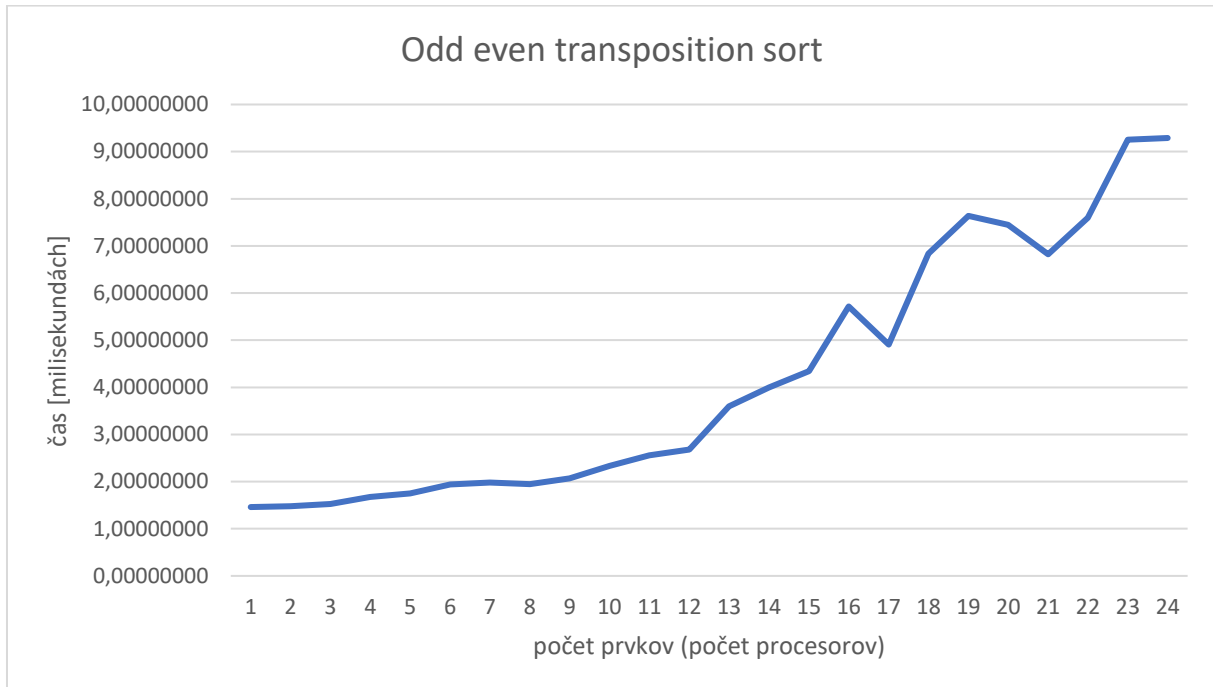
#### 2.4. Zoradené hodnoty

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



## 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.