

Odd-even transposition sort

Matej Karas

Rozbor

Algoritmus je navrhnutý pre N procesorov, z ktorých každý vlastní jedno číslo a v kroku Odd sa každý nepárny procesor p_i spojí s párnym p_{i+1} a porovnajú svoje hodnoty. Procesory si vymenia svoje hodnoty pokiaľ hodnota procesoru p_i je väčšia ako hodnota procesoru p_{i+1} . V kroku Even sa každý párný procesor p_i spojí s nepárnym p_{i+1} a porovnajú svoje hodnoty. Procesory si vymenia svoje hodnoty pokiaľ hodnota procesoru p_i je väčšia ako hodnota procesoru p_{i+1} . Je zrejmé, že algoritmus bude efektívny, len pri veľkom množstve čísel a teda veľkom množstve procesorov, čo pre bežné použitie nie je vhodné o čom budú svedčiť aj namerané výsledky.

Teoretická zložitosť:

Časová	$O(n/2) + O(n/2) = O(n)$
Priestorová	$O(n)$
Celková cena	$O(n) * O(n) = O(n^2)$

Časová zložitosť vyplýva z cyklu, v ktorom sa $n/2$ krát porovnávajú čísla pri Even kroku a $n/2$ krát pri Odd kroku. Z toho plynie, že časová zložitosť je $O(n)$.

Priestorová vyplýva z toho, že každý procesor uchováva len jedno číslo, a teda zložitosť je $O(n)$.

Celková cena je potom *priestorová* * *časová* zložitosť a teda $O(n^2)$. Táto zložitosť nieje optimálna pretože s narastajúcimi počtom prvkov stúpa kvadraticky a teda pre väčšie množstva nie je použiteľný. Aby bola optimálna, musela by sa rovnať časovej zložitosti optimálneho sekvenčného algoritmu $O(n \cdot \log(n))$.

Implementácia

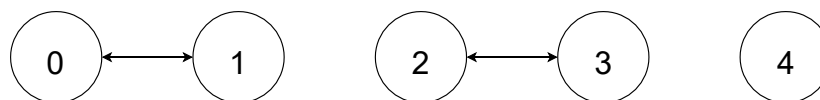
Úlohu som implemenoval dvomi spôsobmi – vytvorením virtuálnych topológií a klasickým Send/Receive, pretože virtuálne topológie sa ukázali byť nevhodné pre danú úlohu a tvorba grafu zaberala príliš mnoho času.

Pri oboch variantách na začiatku najprv načíta, tzv. root proces (proces, ktorý má rank 0) súbor s číslami, ktoré následne rozošle ostatným rankom funkciou **MPI_Scatter**. Následne prebieha radiaci algoritmus, tak ako bol popísaný v prednáškach. Po zoradení, sú čísla opäť zozbierané funkciou **MPI_Gather** a následne vypísané na stdout.

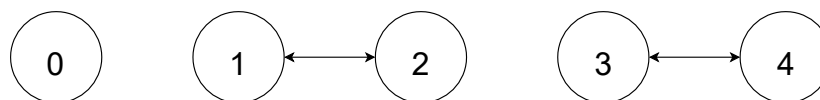
V súbore *test.sh* je následne možné zvoliť, ktorá varianta sa má použiť alebo spustenie testovacej varianty programu, kedy sa budú vypisovať časy jednotlivých sekcií, pomocou ktorých boli uskutočnené experimenty.

Virtuálne topológie

V tejto variante je vytvorený **MPI_Comm** pre výmenu správ procesov pri predávaní správ pri Even a Odd kroku algoritmu. Topológia je vytvorená ako graf, ktorý je znázornený na obrázku. Komunikácia medzi procesmi bude popísaná v ďalšej kapitole.



Even varianta



Odd varianta

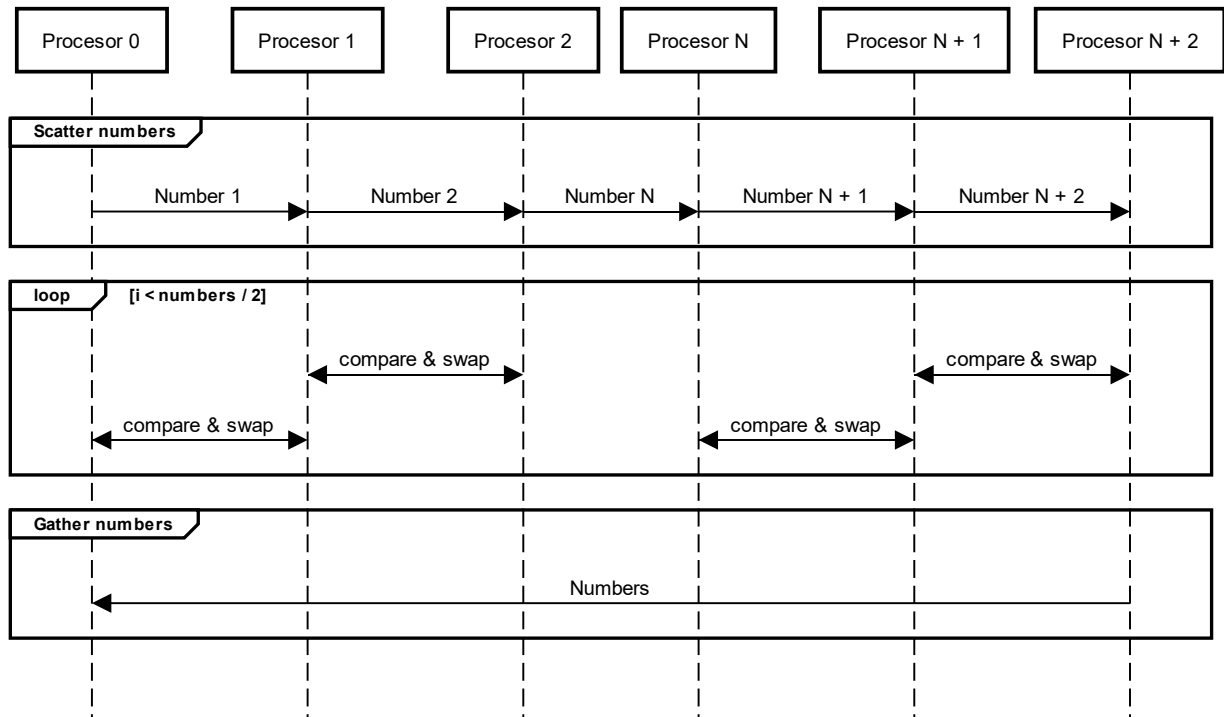
Send/Recv

V tejto variante sú správy zasielané medzi procesmi funkciou ***MPI_Sendrecv***. Pokiaľ nejaký proces nezasiela žiadnu správu (napr. pri odd kroku je to proces 0), tak zašle správu cieľu ***MPI_PROC_NULL***.

Experimenty

Experimenty boli uskutočnené na 4 typoch strojov, z toho 2 boli na Ostravskom superpočítači Salomon a Anselm. Namerané grafy sú priložené v sekcii Grafy. Virtuálna topológia nebola vhodná z dôvodu, že jej vytvorenie je príliš časovo náročné pre danú úlohu. Ďalej z grafov virtuálnej topológie je vidieť, ako doba radenia extrémne narastie pri použití viacero procesov než je dostupných fyzických jadier. Je to z dôvodu vyplachovania cache procesoru a zároveň neustále prepínanie kontextu a réžia s ním spojená.

Komunikačný protokol



Záver

Teoretická zložitosť sa experimentálne potvrdila. Algoritmus je neefektívny na multiprocesorovom systéme, resp. clustri, pretože režia zasielania správ je príliš drahá. Algoritmus by mal byť efektívny len pri veľkom množstve procesorov a nepreťažovaní daného systému (vytvárania viac procesov, ako je dostupných fyzických jadier). Virtuálna topológia nebola vhodná, pretože jej vytvorenie je príliš časovo náročné pre danú úlohu. Ďalej z grafov virtuálnych topológií je vidieť, ako doba radenia extrémne narastie pri použití viacero procesov než je dostupných fyzických jadier. Je to z dôvodu vyplachovania cache procesoru a zároveň neustáleho prepínania kontextu a režie s ním spojennej.

Grafy

