

Projektowanie i Analiza Algorytmów

Sprawozdanie

Projekt 2 – Algorytmy sortowania

Jakub Piekarek

Indeks 264202

Prowadzący dr inż. Krzysztof Halawa

Kod grupy K00-37d

Poniedziałek 11¹⁵ – 13⁰⁰

Wydział Informatyki i
Telekomunikacji



1. Opis zadania

Na podstawie polecenia z instrukcji, wybrano trzy algorytmy sortowania z czterech dostępnych na ocenę 5.0 (wyszczególnione wybrano):

- **przez scalanie**
- **quicksort**
- **introspektywne**
- kubełkowe.

Następnie przeprowadzone zostały testy efektywności dla wyżej wymienionych algorytmów. Aby przeprowadzić dany test należało wczytać plik z danymi o rozszerzeniu .csv, zawierał nazwy i oceny filmów. Musiała zostać użyta również filtracja ocen i odrzucenie tych rekordów, gdzie ocen nie było. Ważną rzeczą przy używaniu filtracji było mierzenie czasu jej przeszukiwania. Wariantów przeszukiwanych rekordów było pięć, każda miała n długości, gdzie $n = \{ 10000, 100000, 500000, 1000000, 1010293 \}$. Dla każdego wariantu należało policzyć czas sortowania każdego typu, medianę i średnią ocen.

2. Opis użytych algorytmów sortowania

2.1 Sortowanie szybkie - Quicksort

Algorytm sortowania szybkiego, podobnie jak mergesort, wykorzystuje metodę "dziel i zwyciężaj" do sortowania danych. W tym algorytmie używa się tzw. elementu osiowego, którym zazwyczaj jest środkowy element zestawu danych. Element osiowy jest kluczowy w procesie sortowania - elementy mniejsze niż osiowy są przenoszone na lewą stronę, a większe na prawą. Złożoność obliczeniowa quicksorta wynosi $O(n \log n)$ w przypadkach najlepszym i średnim, ale w najgorszym przypadku, gdy zawsze wybierany jest najmniejszy lub największy element, wynosi $O(n^2)$. Algorytm quicksort sortuje "w miejscu", co oznacza, że nie wymaga dodatkowej, tymczasowej struktury danych, a jego złożoność pamięciowa wynosi $O(n)$ tylko w najgorszym przypadku, którą można zredukować do $O(\log n)$.

2.2 Sortowanie przez scalanie - Mergesort

Algorytm mergesort jest oparty na metodzie "dziel i zwyciężaj", która polega na podziale problemu sortowania na mniejsze pod problemy. Aby to zrobić, zestaw danych jest dzielony na dwie równe części, a proces dzielenia jest powtarzany, aż do uzyskania jednoelementowych pod problemów. Następnie, elementy są scalane w porządku nierosnącym, aż do uzyskania w pełni posortowanego zestawu danych. Sortowanie przez scalanie ma złożoność pamięciową $O(n)$ ze względu na potrzebę tworzenia tymczasowej struktury danych, ale złożoność obliczeniowa wynosi $O(n \log n)$ we wszystkich przypadkach (najlepszym, średnim i najgorszym).

2.3 Introspektywne - Introsort

Algorytm sortowania introspektywnego jest hybrydowym algorytmem sortowania, który składa się z trzech różnych algorytmów sortowania: szybkiego, przez kopcowanie i przez wstawianie. Przełączanie pomiędzy algorytmami pozwala na uniknięcie problemów złożoności obliczeniowej występujących w sortowaniu szybkim. Algorytm sortowania introspektywnego wykorzystuje element osiowy do podziału zestawu danych i w zależności od głębokości rekurencji, wybiera jeden z trzech algorytmów sortowania. Złożoność obliczeniowa algorytmu w każdym przypadku wynosi $O(n \log n)$. Algorytm sortowania introspektywnego nie wymaga dodatkowej, tymczasowej struktury danych podczas procesu sortowania, co skutkuje złożonością pamięciową $O(\log n)$. Obecnie standardowa biblioteka języka C++ wykorzystuje algorytm sortowania introspektywnego w funkcji `std::sort()`.

3. Złożoność obliczeniowa algorytmów

Porównanie złożoności pamięciowej algorytmów

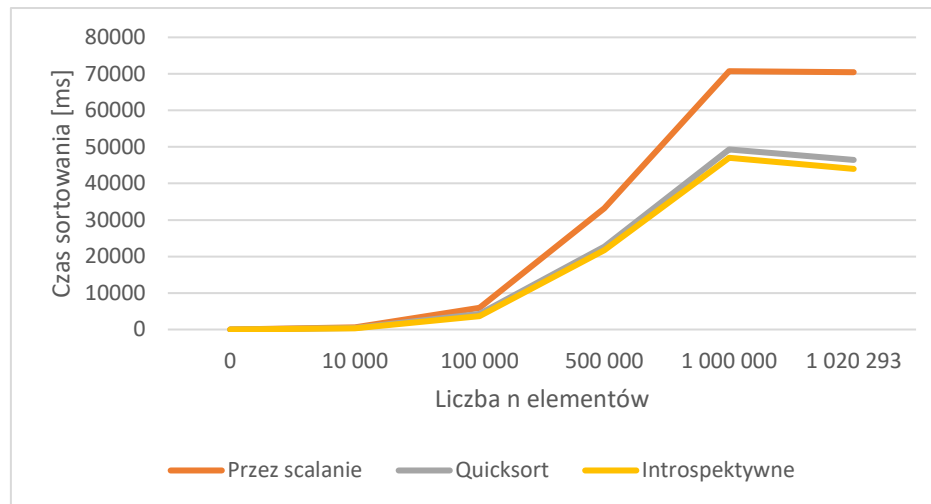
Przez scalanie	Quicksort	Introspektywne
$O(n)$	$O(\log n)$	$O(\log n)$

Porównanie złożoności obliczeniowej algorytmów

przypadek	Przez scalanie	Quicksort	Introspektywne
najlepszy	$O(n \log n)$	$O(n \log n)$	$O(n \log n)$
średni	$O(n \log n)$	$O(n \log n)$	$O(n \log n)$
najgorszy	$O(n \log n)$	$O(n^2)$	$O(n \log n)$

4. Wyniki testów dla każdego z wariantu

n	Filtrowanie		Sortowanie			
			Co było mierzone	Przez scalanie	Quicksort	Introspektywne
10000	Brak ocen	0	Średnia	5.4603	5.4603	5.4603
	Pozostałych	10 000	Mediana	5	5	5
	Czas filtracji	0 ms	Czas	580.393 ms	435.780 ms	343.830 ms
100000	Brak ocen	4190	Średnia	6.06437	6.06437	6.06437
	Pozostałych	95810	Mediana	6	6	6
	Czas filtracji	86.0834 ms	Czas	5928.71 ms	4038.5 ms	3746.46 ms
500000	Brak ocen	23335	Średnia	6.6555	6.6555	6.6555
	Pozostałych	476665	Mediana	7	7	7
	Czas filtracji	416.454 ms	Czas	33661.8 ms	22932.5 ms	22047.3 ms
1 000000	Brak ocen	43802	Średnia	6.63431	6.63431	6.63431
	Pozostałych	956198	Mediana	7	7	7
	Czas filtracji	842.128 ms	Czas	71261.3 ms	49738.8 ms	47550.2 ms
1020 293	Brak ocen	47459	Średnia	6.6366	6.6366	6.6366
	Pozostałych	962834	Mediana	7	7	7
	Czas filtracji	847.499 ms	Czas	72133.2 ms	47280.5 ms	45194.1 ms



5. Wnioski

Pięć testów efektywności algorytmów sortowania na różnych zbiorach danych z ilością elementów $n \in \{10\,000, 100\,000, 500\,000, 1\,000\,000, 1\,010\,293\}$ zakończyło się sukcesem. Na podstawie wyników czasowych można stwierdzić, że algorytm sortowania introspektywnego zawsze był nieco szybszy od quicksort, a najwolniejszym z testowanych algorytmów był algorytm sortowania przez scalanie. Dla każdego sortowania mediana oraz średnia była jednakowa co potwierdza nam poprawne działanie.