Mateusz Wasilewski 218492

PT 13:15

Sprawozdanie nr 4 – quicksort i mergesort

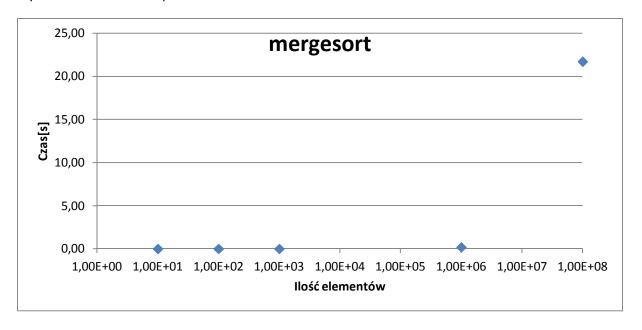
Pomiary(mergesort):

| llość elem | 10 | 100 | 1000 | 1000000 | 100000000 |
|------------|----------|----------|----------|----------|-----------|
| czas | 0,000006 | 0,000027 | 0,00021 | 0,187366 | 21,4273 |
| pomiaru[s] | 0,000007 | 0,000027 | 0,000207 | 0,187619 | 21,3846 |
| | 0,000006 | 0,000025 | 0,000212 | 0,182251 | 21,4715 |
| | 0,000005 | 0,000023 | 0,000219 | 0,185212 | 21,4357 |
| | 0,000006 | 0,000022 | 0,000209 | 0,185254 | 21,9748 |
| | 0,000006 | 0,000015 | 0,000167 | 0,186332 | 21,8377 |
| | 0,000006 | 0,000021 | 0,000194 | 0,186635 | 21,8537 |
| | 0,000006 | 0,000027 | 0,00021 | 0,188709 | 21,9716 |
| | 0,000005 | 0,000024 | 0,000202 | 0,180997 | 21,8817 |
| | 0,000005 | 0,000028 | 0,000217 | 0,194286 | 21,8715 |

Średni czas(mergesort):

| llość elem | 10 | 100 | 1000 | 1000000 | 10000000 |
|------------|----------|----------|----------|----------|----------|
| czas[s] | 0,000006 | 0,000024 | 0,000205 | 0,186466 | 21,71101 |

Wykres zależności czasu pomiaru od ilości elementów.



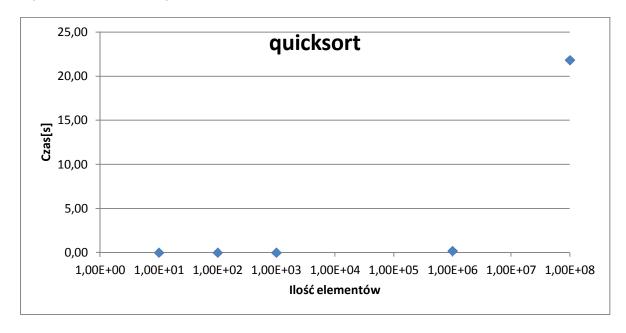
Pomiary(quicksort):

| llość elem | 10 | 100 | 1000 | 1000000 | 100000000 |
|------------|----------|----------|----------|----------|-----------|
| czas | 0,000008 | 0,000022 | 0,000219 | 0,195838 | 21,9921 |
| pomiaru[s] | 0,000009 | 0,000024 | 0,000189 | 0,189023 | 21,7645 |
| | 0,000004 | 0,000014 | 0,000121 | 0,185112 | 21,8094 |
| | 0,000007 | 0,000025 | 0,000197 | 0,204087 | 21,8245 |
| | 0,000005 | 0,000022 | 0,000194 | 0,182002 | 21,7984 |
| | 0,000006 | 0,000023 | 0,000206 | 0,187985 | 21,7319 |
| | 0,000005 | 0,000023 | 0,00019 | 0,191763 | 21,9157 |
| | 0,000005 | 0,000017 | 0,000134 | 0,184319 | 21,7326 |
| | 0,000003 | 0,000016 | 0,000125 | 0,184912 | 21,773 |
| | 0,000006 | 0,000023 | 0,000205 | 0,189257 | 21,8413 |

Średni czas(quicksort):

| llość elem | 10 | 100 | 1000 | 1000000 | 10000000 |
|------------|----------|----------|----------|----------|----------|
| czas[s] | 0,000006 | 0,000021 | 0,000178 | 0,189430 | 21,81834 |

Wykres zależności czasu pomiaru od ilości elementów.



Wnioski i uwagi:

Algorytmy sortowały tylko zestawy liczb, które były wstępnie ułożone w odwrotnej kolejności do tej, którą mamy otrzymać ostatecznie.

Sprawdzany był przypadek, w którym pivot był środkiem tablicy.

W przypadku quicksorta, złożoność czasowa wynosi w optymistycznym przypadku $O(nlog_2n)$, a w pesymistycznym przypadku $O(n^2)$. Zależy to od wyboru pivota. Mergesort natomiast w każdym przypadku ma złożoność $O(nlog_2n)$.

Przypadek, który rozważa program, jest optymistycznym dla quicksorta, dlatego też czas pomiarów dla obu algorytmów jest bardzo podobny.