Data: 26.03.2020

Imię i nazwisko : Kacper Kołodyński

Nr. indeksu: 249018

Nazwa przedmiotu : Projektowanie algorytmów i metody sztucznej inteligencji

Prowadzący : dr inż. Łukasz Jeleń Zajęcia : Czwartek 9.15 – 11.00

# **Sprawozdanie**

## Sortowanie algorytmów

## 1. Wprowadzanie

Zadanie polega na zaimplementowaniu trzech wybranych przez siebie algorytmów i przeprowadzeniu analizy ich efektywności.

Wybrane przeze mnie algorytmy to:

- Sortowanie przez scalanie
- Sortowanie Szybkie
- Sortowanie Introspektywne

Dla 100 tablic (elementy typu całkowitoliczbowego) o następujących rozmiarach: 10 000, 50 000, 100 000, 500 000 i 1 000 000 wykonujemy eksperymenty z sortowaniem w następujących przypadkach:

- wszystkie elementy tablicy losowe
- 25%, 50%, 75%, 95%, 99%, 99,7% początkowych elementów tablicy jest już posortowanych
  - wszystkie elementy tablicy już posortowane ale w odwrotnej kolejności

## 2. Opisy badanych algorytmów

## Algorytm sortowania przez scalanie

Algorytm sortowania przez scalanie jest algorytmem rekurencyjnym. Wykorzystywana jest przy nim zasada "dziel i zwyciężaj". Algorytm sortujący dzieli podporządkowany zbiór (tablice) na kolejne połowy dopóki taki podział jest możliwy czyli w tym przypadku do uzyskania tablic jednoelementowych. Następnie uzyskane w ten sposób części zbioru są sortowane rekurencyjnie tym samym algorytmem. Gdy sortowanie się zakończy, części są ze sobą łączone poprzez scalanie w taki sposób aby zbiór końcowy był posortowany.

#### Złożoność

Czasowa:  $O(n \cdot \log(n))$  Pamięciowa: O(n)

### Algorytm sortowania szybkiego

Na początku wybierany jest tzw. element osiowy (pivot). Następnie tablica dzielona jest na dwie podtablice w taki sposób aby elementy leżące w pierwszej części były mniejsze od wszystkich elementów drugiej części zbioru leżącej po prawej stronie od elementu osiowego. Proces dzielenia powtarzany jest aż do uzyskania tablic jednoelementowych, nie wymagających sortowania. Właściwe sortowanie jest tu jakby ukryte w procesie przygotowania do sortowania. Wybór elementu osiowego wpływa na równomierność podziału na podtablice (najprostszy wariant – wybór pierwszego elementu tablicy – nie sprawdza się w przypadku, gdy tablica jest już prawie uporządkowana).

#### Złożoność

Czasowa:  $O(n \cdot \log(n))$ 

Pesymistycznie:  $O(n^2)$ 

Pamięciowa: Zależnie od implementacji

### Algorytm sortowania introspektywnego

Jest to metoda hybrydowa, będąca połączeniem sortowania szybkiego , sortowania przez kopcowanie oraz sortowania przez wstawianie. Sortowanie introspektywne pozwala uniknąć najgorszego przypadku dla sortowania szybkiego (nierównomierny podział tablicy w przypadku, gdy jako element osiowy zostanie wybrany element najmniejszy lub największy). W sytuacji gdy parametr określający dozwoloną głębokość wywołań rekurencyjnych z poziomu, na którym się obecnie znajdujemy wynosi 0 to wtedy wywołania rekurencyjne są kończone i dla podproblemu, którym się obecnie znajdujemy używamy sortowania przez kopcowanie.

Natomiast gdy wartość tego parametru jest >0 to wtedy wywoływana jest funkcja partition używana w sortowaniu szybkim , która dzieli tablicę na dwa rozłączne podzbiory, gromadząc w pierwszej elementy posiadające klucze mniejsze lub równe od wartości pivota. W drugim podzbiorze gromadzone są elementy o wartościach kluczy większych lub równych pivotowi. Następnie wykonywana jest rekurencyjnie funkcja sortowania introspektywnego z parametrem określającym głębokość zmniejszonym o 1 po czym stosowane jest sortowanie przez wstawianie.

#### Złożoność

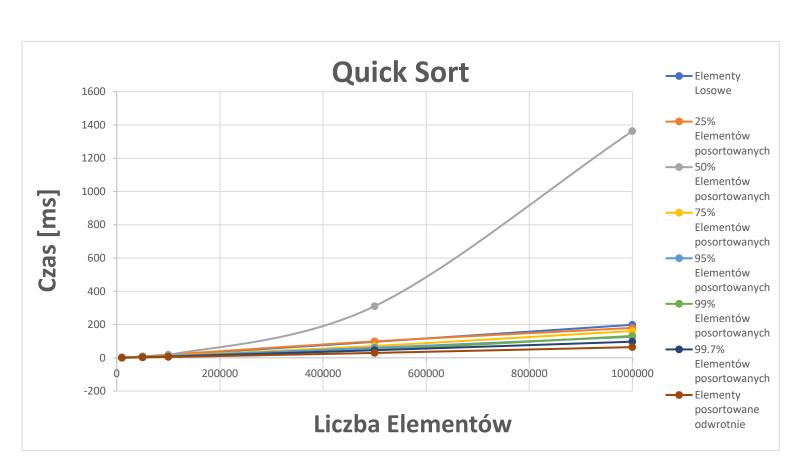
Czasowa:  $O(n \cdot \log(n))$ ,

## 3. Pomiary

| Sortowanie przez scalanie |                  |          |         |         |         |           |  |
|---------------------------|------------------|----------|---------|---------|---------|-----------|--|
|                           | Liczba Elementów | 10 000   | 50 000  | 100 000 | 500 000 | 1 000 000 |  |
| Posortowane               |                  | 1.80367  | 19.1189 | 26.3663 | 123.46  | 240.464   |  |
| Losowo                    |                  | 1.33885  | 18.1297 | 26.937  | 100.86  | 205.354   |  |
| 25%                       |                  | 1.25496  | 7.44574 | 31.1698 | 85.6937 | 212.647   |  |
| 50%                       |                  | 1.09033  | 9.99706 | 17.0241 | 74.3277 | 154.535   |  |
| 75%                       |                  | 0.854835 | 8.8508  | 15.4744 | 64.4441 | 142.277   |  |
| 95%                       |                  | 0.860225 | 8.91314 | 11.9484 | 69.1008 | 144.26    |  |
| 99.7%                     |                  | 0.854933 | 5.59254 | 11.4644 | 65.2364 | 136.965   |  |
| Malejąco                  |                  | 0.905389 | 5.21346 | 10.67   | 65.0853 | 131.571   |  |



| Sortowanie szybkie |                  |          |         |         |         |           |  |
|--------------------|------------------|----------|---------|---------|---------|-----------|--|
|                    | Liczba Elementów | 10 000   | 50 000  | 100 000 | 500 000 | 1 000 000 |  |
| Posortowane        |                  | 1.40812  | 8.1676  | 17.0879 | 96.2095 | 198.594   |  |
| Losowo             |                  | 1.38617  | 7.81581 | 19.2736 | 99.0074 | 179.963   |  |
| 25%                |                  | 1.87292  | 8.29417 | 16.8    | 310.446 | 1363.47   |  |
| 50%                |                  | 1.03272  | 6.06231 | 12.6814 | 71.3877 | 161.448   |  |
| 75%                |                  | 1.04224  | 4.96796 | 10.8628 | 60.1259 | 126.477   |  |
| 95%                |                  | 0.671474 | 3.85437 | 8.16929 | 48.5952 | 131.712   |  |
| 99.7%              |                  | 0.639722 | 3.71122 | 7.64561 | 45.6926 | 97.0774   |  |
| Malejąco           |                  | 0.433625 | 2.31832 | 5.18083 | 29.4567 | 64.3281   |  |



|             | Sortowanie introspektywne |          |         |         |         |           |  |  |
|-------------|---------------------------|----------|---------|---------|---------|-----------|--|--|
|             | Liczba Elementów          | 10 000   | 50 000  | 100 000 | 500 000 | 1 000 000 |  |  |
| Posortowane |                           | 1.18032  | 7.14972 | 14.6908 | 87.9766 | 187.788   |  |  |
| Losowo      |                           | 1.15917  | 7.10612 | 16.5909 | 84.878  | 174.031   |  |  |
| 25%         |                           | 1.95557  | 9.70964 | 20.8827 | 101.153 | 288.207   |  |  |
| 50%         |                           | 0.880022 | 5.33635 | 11.4124 | 65.8535 | 142.03    |  |  |
| 75%         |                           | 0.849031 | 5.5767  | 12.1761 | 72.015  | 153.387   |  |  |
| 95%         |                           | 0.597774 | 4.02801 | 8.38917 | 53.0792 | 115.452   |  |  |
| 99.7%       |                           | 0.516761 | 3.21179 | 6.81548 | 41.825  | 91.4801   |  |  |
| Malejąco    |                           | 0.320047 | 1.78057 | 3.74819 | 21.5561 | 47.6599   |  |  |



### 4. Wnioski

Eksperyment miał na celu zbadanie różnych algorytmów oraz sprawdzenie ich efektywności dla różnych rozmiarów tablic przy zmianie procentów posortowanych wcześniej w tych tablicach elementów.

Zgodnie z oczekiwaniami najgorzej wypadło sortowanie przez scalanie, zarówno dla tablic o mniejszych jak i większych rozmiarach. Najlepszym , najbardziej efektywnym algorytmem okazało się sortowanie introspektywne. Hybrydowa

natura eliminująca najgorszy przypadek sortowania szybkiego pozwoliła osiągnąć tak dobre wyniki temu właśnie algorytmowi.

### 5. Literatura

https://pl.wikipedia.org/wiki/Sortowanie szybkie

https://pl.wikipedia.org/wiki/Sortowanie introspektywne

https://pl.wikipedia.org/wiki/Sortowanie przez scalanie

https://pl.wikipedia.org/wiki/Sortowanie przez kopcowanie

https://www.geeksforgeeks.org/

http://informatyka.2ap.pl/ftp/3d/algorytmy/podr%C4%99cznik\_algorytmy.pdf?fbclid=IwAR2EI47e40-RRPqG9z-RWGNPIQILecmffKhXp6QgxEdYGz8FP5YiHvzDays