

# Projektowanie algorytmów i metody sztucznej inteligencji

25.03.2020r.

Mateusz Tkacz

Prowadzący : dr inż. Łukasz Jeleń

Czwartek 9:15

## 1. Wprowadzenie

Algorytmy sortujące są wykorzystywane w celu porządkowania różnych danych. Różnią się one między sobą między innymi złożonością obliczeniową. Często proste algorytmy sortujące mają większą złożoność obliczeniową niż inne bardziej skomplikowane. To jaki algorytm warto będzie wykorzystać zależy od tego jak dużo danych będzie trzeba uporządkować. Projekt polegał na sprawdzeniu wpływu różnych czynników na algorytmy sortujące. Zbadany został wpływ uporządkowania elementów oraz ich ilość na czasy sortowania szybkiego, introspektywnego oraz sortowania przez scalanie.

## 2. Opis algorytmów

### 1) Sortowanie szybkie

Algorytm ten wykorzystuje technikę „dziel i rządź”. Spośród zbioru elementów wybierany jest jeden, tzw. pivot. Następnie reszta elementów jest porządkowana na 2 grupy – większe i mniejsze od pivotu. Potem algorytm wywołany jest rekurencyjnie dla dwóch podzbiorów, aż do momentu, gdy cały zbiór zostanie posortowany. Algorytm sortowania szybkiego zazwyczaj posiada złożoność obliczeniową  $O(n \log n)$ . Jednak w wypadku, gdy jako pivot zostanie wybrany np. najmniejszy element zbioru, jego złożoność może się zdegradować do  $O(n^2)$ . Uniknąć tego można stosując różne metody wyboru pivotu, gwarantujące, że nie będzie on skrajnym elementem, np. mediana z trzech.

### 2) Sortowanie przez scalanie

Algorytm ten również wykorzystuje technikę „dziel i rządź”. Polega on na tym, że dany zbiór dzieli na dwa podzbiory, które znów są dzielone na dwa, aż do momentu uzyskania zbiorów jednoelementowych. Następnie zbiory te są ze sobą łączone w uporządkowany sposób. Algorytm ten posiada złożoność obliczeniową  $O(n \log n)$  ze względu na to, że zbiór jest dzielony rekurencyjnie na 2 podzbiory i tworzy wtedy „drzewo”, jego wysokość zależy logarytmicznie od ilości elementów.

### 3) Sortowanie introspektywne

Jest to algorytm hybrydowy łączący sortowanie szybkie i sortowanie przez kopcowanie. Jest stosowany ze względu na to, że w pewnych przypadkach dla sortowania szybkiego występuje duża liczba rekurencyjnych wywołań, zwłaszcza dla małych zbiorów. Dlatego, gdy zbiory będą mniejsze niż wyznaczony próg, zostaną one posortowane przez kopcowanie, które posiada stałą złożoność obliczeniową  $O(n \log n)$ .

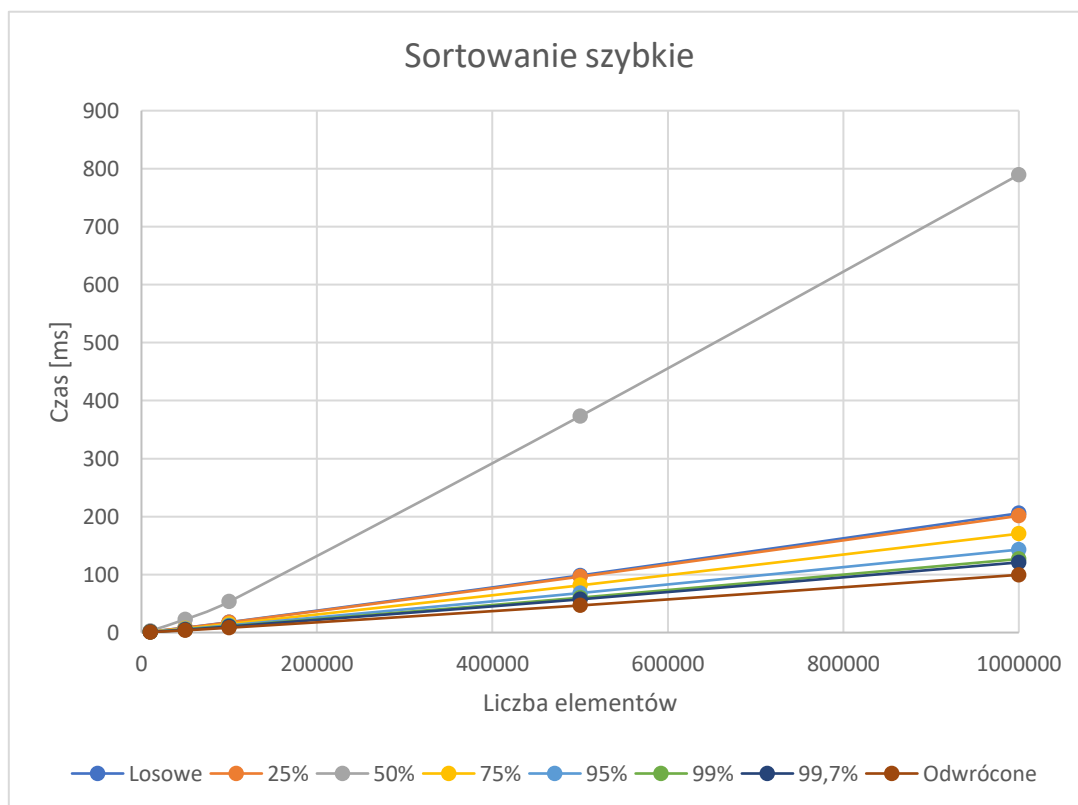
### 3. Przebieg doświadczeń

Doświadczenie przeprowadzane było na tablicach z losowo generowanymi elementami, które następnie były sortowane w różnym stopniu. Mierzony był czas wykonywania algorytmu dla 100 tablic o danym porządku elementów.

#### 1) Sortowanie szybkie

Dla algorytmu sortowania szybkiego wzrost uporządkowania elementów w tablicy jest korzystny pod względem czasu sortowania. Jedyny wyjątek stanowi zbiór posortowany w 50%, dla którego czas działania znacznie się wydłuża. Najkrótszy czas wystąpił dla zbioru uporządkowanego w odwróconej kolejności.

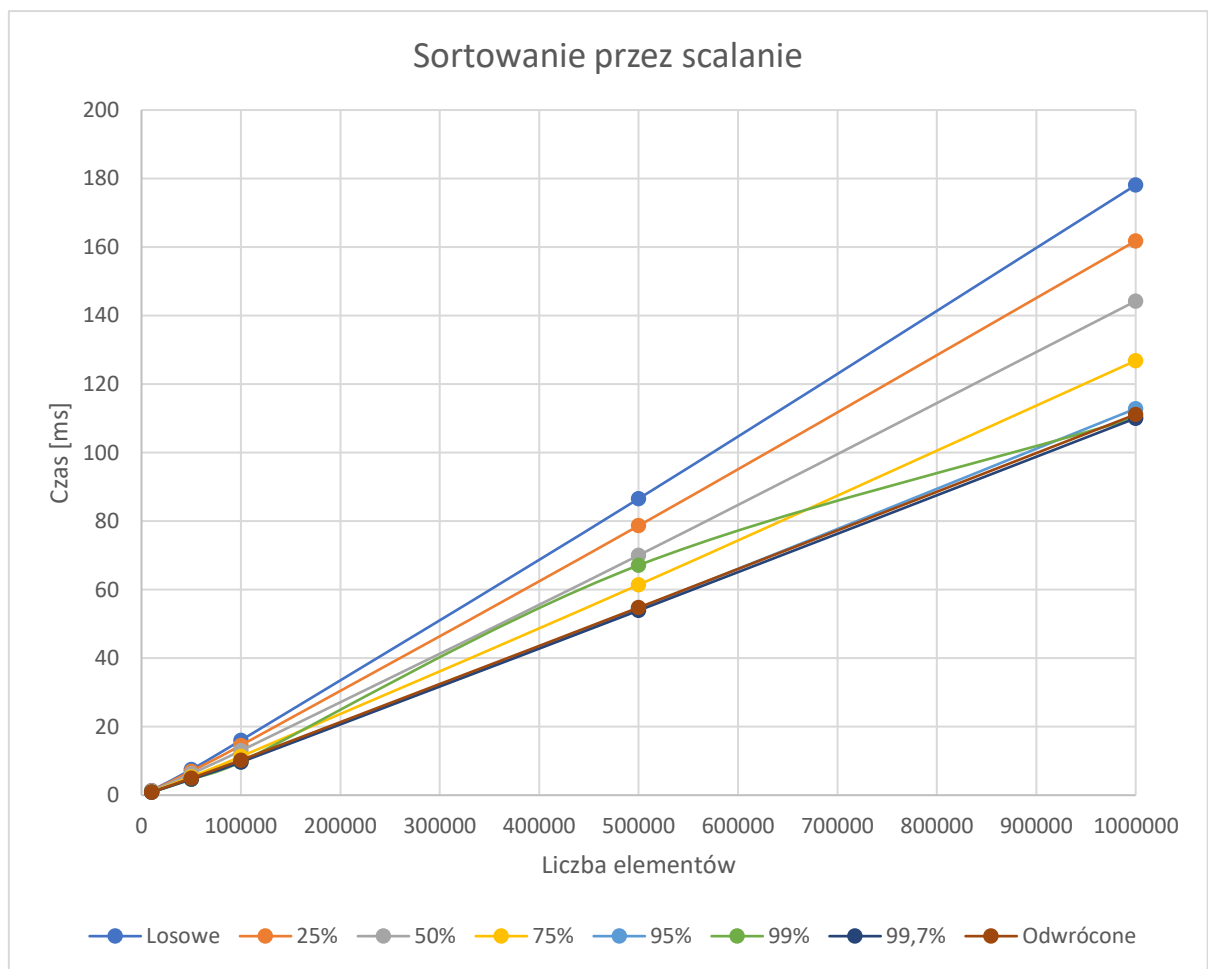
| Sortowanie szybkie |                              |         |         |         |         |         |         |           |
|--------------------|------------------------------|---------|---------|---------|---------|---------|---------|-----------|
| Liczba elementów   | Porządek elementów w tablicy |         |         |         |         |         |         |           |
|                    | Losowy                       | 25%     | 50%     | 75%     | 95%     | 99%     | 99,70%  | Odwrócony |
| 10000              | 1,520                        | 1,490   | 2,780   | 1,300   | 1,120   | 0,900   | 0,810   | 0,650     |
| 50000              | 8,480                        | 8,310   | 22,860  | 7,010   | 5,910   | 5,200   | 4,840   | 3,850     |
| 100000             | 17,840                       | 17,450  | 53,280  | 14,710  | 12,360  | 11,060  | 10,340  | 8,300     |
| 500000             | 98,430                       | 96,420  | 373,090 | 81,390  | 68,110  | 60,120  | 57,290  | 46,710    |
| 1000000            | 205,670                      | 201,230 | 789,400 | 170,420 | 143,060 | 126,820 | 120,990 | 99,490    |



## 2) Sortowanie przez scalanie

Czas sortowania przez scalanie zmniejszał się wraz ze wzrostem uporządkowaniu zbioru sortowanego. Jednak dla zbioru uporządkowanego w odwrotnej kolejności nie był najszybszy.

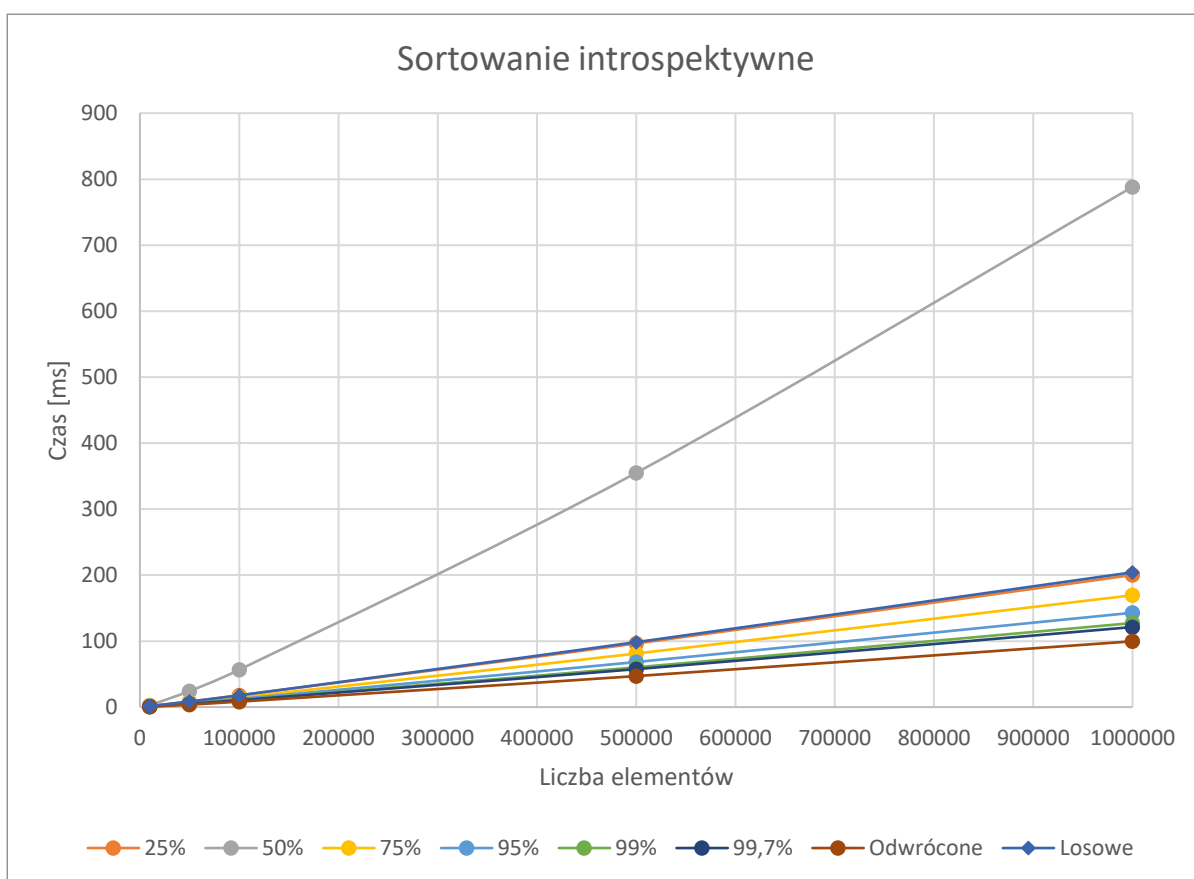
| Sortowanie przez scalanie |                              |         |         |         |         |         |         |           |
|---------------------------|------------------------------|---------|---------|---------|---------|---------|---------|-----------|
| Liczba elementów          | Porządek elementów w tablicy |         |         |         |         |         |         |           |
|                           | Losowy                       | 25%     | 50%     | 75%     | 95%     | 99%     | 99,70%  | Odwrócony |
| 10000                     | 1,330                        | 1,220   | 1,120   | 0,960   | 0,900   | 0,840   | 0,830   | 0,850     |
| 50000                     | 7,460                        | 6,970   | 6,260   | 5,370   | 4,800   | 4,640   | 4,660   | 4,960     |
| 100000                    | 16,010                       | 14,550  | 12,990  | 11,290  | 10,010  | 9,710   | 9,660   | 10,240    |
| 500000                    | 86,550                       | 78,660  | 70,020  | 61,410  | 54,540  | 67,120  | 53,910  | 54,770    |
| 1000000                   | 178,100                      | 161,790 | 144,230 | 126,830 | 112,830 | 110,160 | 110,030 | 111,150   |



### 3) Sortowanie introspektywne

Podobnie jak w przypadku sortowania szybkiego, znacznie dłuższy czas od pozostałych wystąpił dla zbioru uporządkowanego w 50%.

| Sortowanie introspektywne |                              |         |         |         |         |         |         |           |
|---------------------------|------------------------------|---------|---------|---------|---------|---------|---------|-----------|
| Liczba elementów          | Porządek elementów w tablicy |         |         |         |         |         |         |           |
|                           | Losowy                       | 25%     | 50%     | 75%     | 95%     | 99%     | 99,70%  | Odwrócony |
| 10000                     | 1,510                        | 1,430   | 2,720   | 1,230   | 1,050   | 0,930   | 0,800   | 0,640     |
| 50000                     | 8,510                        | 8,300   | 24,320  | 6,960   | 5,900   | 5,030   | 4,850   | 3,720     |
| 100000                    | 17,780                       | 17,710  | 56,530  | 14,650  | 12,350  | 10,970  | 10,390  | 8,240     |
| 500000                    | 98,380                       | 96,360  | 354,980 | 81,190  | 68,280  | 60,230  | 57,490  | 46,980    |
| 1000000                   | 204,290                      | 200,200 | 788,200 | 169,470 | 142,970 | 127,330 | 121,290 | 99,640    |



#### 4. Wnioski

Na powyższych wykresach widać stosunkowo łagodny wzrost czasu w zależności od wzrostu elementów, co daje podstawy by twierdzić, że implementacja algorytmów jest względnie optymalna. Dla algorytmu sortowania szybkiego i introspektywnego przy zbiorze uporządkowanym w 50% czas sortowania jest znacznie większy niż w pozostałych przypadkach. Może to oznaczać, że w tym układzie algorytm wykonuje dużo wywołań rekurencyjnych, co powoduje wydłużenie czasu sortowania.

#### 5. Literatura

- 1) <https://en.wikipedia.org/wiki/Quicksort>
- 2) [http://informatyka.2ap.pl/ftp/3d/algorytmy/podrecznik\\_algorytmy.pdf?fbclid=IwAR0Tdj-AeezBVyld3q57SaCimltNuNdEU4rd9SP0VI1UATrRGAGe7ClhLR4](http://informatyka.2ap.pl/ftp/3d/algorytmy/podrecznik_algorytmy.pdf?fbclid=IwAR0Tdj-AeezBVyld3q57SaCimltNuNdEU4rd9SP0VI1UATrRGAGe7ClhLR4)
- 3) [https://pl.wikipedia.org/wiki/Sortowanie\\_przez\\_kopcowanie](https://pl.wikipedia.org/wiki/Sortowanie_przez_kopcowanie)