SPRAWOZDANIE

Jakub Misiło Inżynieria i Analiza Danych I rok, grupa V

1. Podstawy teoretyczne

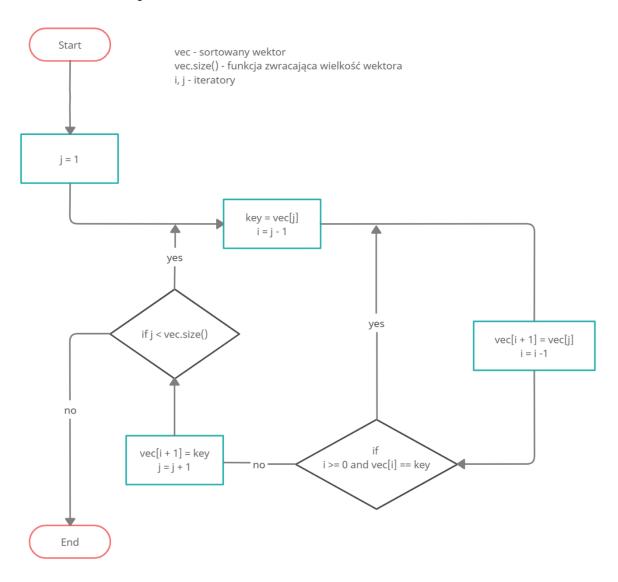
- a) Sortowanie przez wstawianie jeden z najprostszych algorytmów sortowania, którego zasada działania odzwierciedla sposób w jaki ludzie ustawiają karty kolejne elementy wejściowe są ustawiane na odpowiednie miejsca docelowe. Jest efektywny dla niewielkiej liczby elementów, jego złożoność wynosi $O(n^2)$. Pomimo tego, że jest znacznie mniej wydajny od algorytmów takich jak np. quicksort, posiada pewne zalety:
 - liczba wykonanych porównań jest zależna od liczby inwersji w permutacji, dlatego algorytm jest wydajny dla danych wstępnie posortowanych,
 - jest wydajny dla zbiorów o niewielkiej liczebności,
 - jest stabilny.
- **b) Quicksort** jest uważany za najszybszy algorytm dla danych losowych. Zasada jego działania opiera się o metodę **dziel i zwyciężaj**. Zbiór danych zostaje podzielony na dwa podzbiory i każdy z nich jest sortowany niezależnie od drugiego.

Dla zadanej tablicy a[l..p] wybieramy element v=a[l] i przeszukujemy resztę tablicy (tzn. a[l+1..p]) tak długo, aż nie znajdziemy elementu większego niż a[l]. Następnie przeszukujemy tą tablicę od strony prawej póki nie znajdziemy elementu nie większego niż a[l]. Gdy to osiągniemy, zamieniamy miejscami te dwa elementy i zaczynamy cały proces od początku. Algorytm działa tak długo, aż wskaźnik poruszający się w lewo i wskaźnik poruszający się w prawo spotkają się. Należy wówczas zamienić element v=a[l] z ostatnim elementem lewej części tablicy.

Mimo, że w najgorszym przypadku algorytm ma złożoność kwadratową, jest on bardzo często stosowany. Powodem tego jest niska- liniowologarytmiczna, złożoność w średnim przypadku.

2. Schematy blokowe

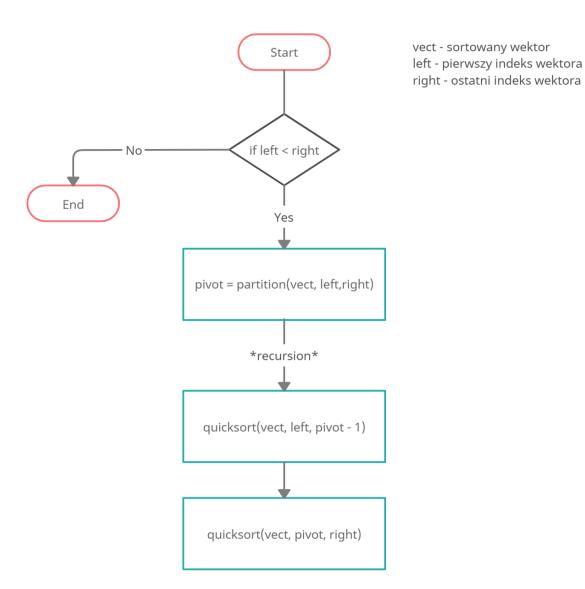
a) Sortowanie przez wstawianie



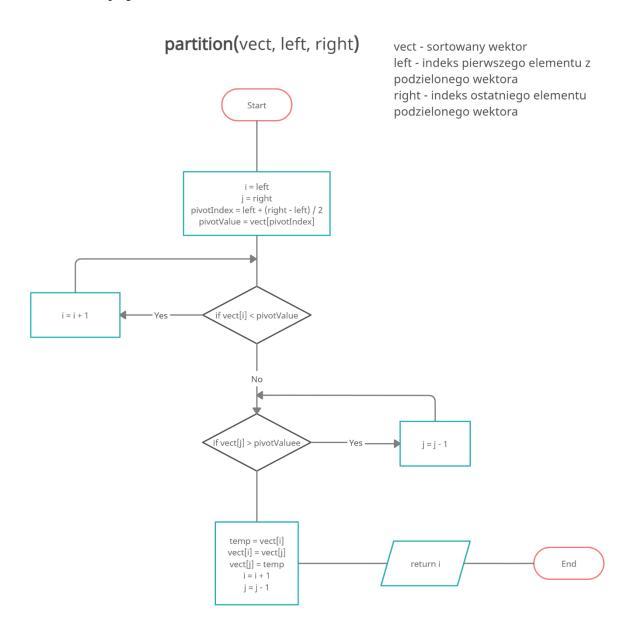
b) Quicksort

Funkcja quicksort

Quicksort (vect, left, right)



• Funkcja partition

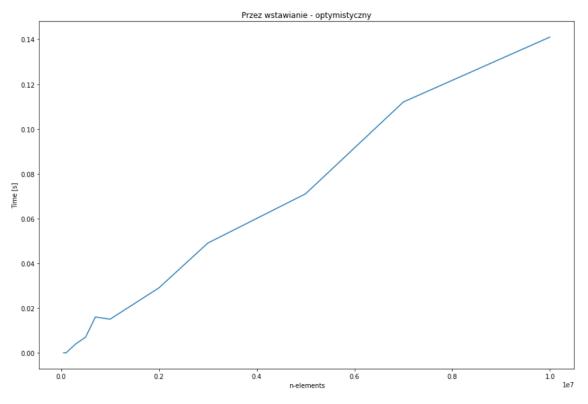


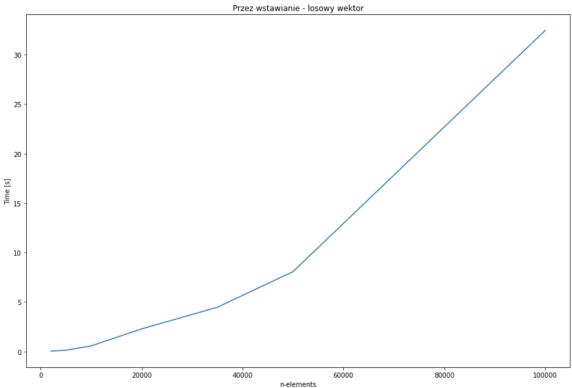
3. Pseudokod:

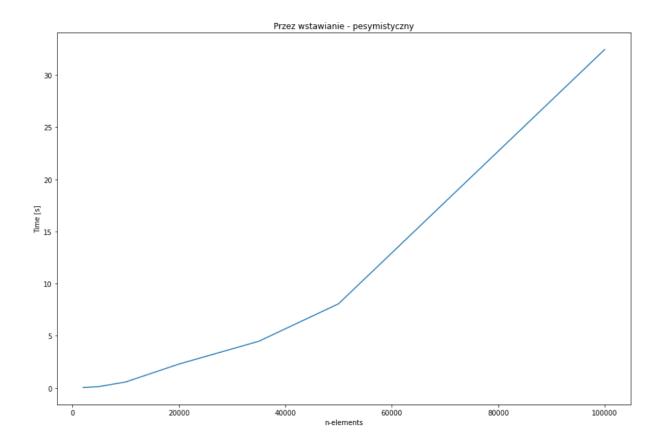
```
a) Sortowanie przez wstawianie:
j = 1
while j < vec.size():</pre>
     key = vec[j]
     i = j - 1
     while i \ge 0 and vec[i] == key:
       vec[i + 1] = vec[j]
        i = i - 1
     vec[i + 1] = key
     j = j + 1
b) Quicksort
function quicksort(vect, left, right):
  if left < right:</pre>
         pivot = partition(vect, left, right)
         quicksort(vect, left, pivot - 1)
         quicksort(vect, pivot, right)
function partition(vect, left, right):
  i = left
  j = right
  pivotIndex = left + (right - left) / 2
  pivotValue = vect[pivotIndex]
  while vect[i] < pivotValue:
         i = i + 1
  while vect[j] > pivotValue:
         j = j - 1
  temp = vect[i]
  vect[i] = vect[j]
  vect[j] = vect[i]
  i = i + 1
  j = j - 1
  return i
```

4. Złożoność czasowa:

a) Sortowanie przez wstawianie







b) Quicksort

