

im. Ignacego Łukasiewicza

WYDZIAŁ MATEMATYKI I FIZYKI STOSOWANEJ

PROJEKT Z ALGORYTMÓW I STRUKTUR DANYCH STUDENTA PIERWSZEGO ROKU STUDIÓW KIERUNKU INŻYNIERIA I ANALIZA DANYCH

PORÓWNANIE ALGORYTMÓW SORTOWANIA

VITALII MORSKYI

SPIS TREŚCI

Wstęp i opis algorytmów	3
Sortowanie przez wybieranie	3
Sortowanie przez kopcowanie	4
Porównanie algorytmów	7
Dokumentacja z doświadczeń	8
Wnioski	9
Legenda pseudokodów i schematów blokowych	9
Spisy odwołań	9
Rysunki	9
Schematy	9
Schematy blokowe	10
Wykresy	10
Bibliografia	10
Kod programu	11
algorithms.py	11
console_handling.py	12
file_handling.py	13
main.py	14
test.py	18

WSTĘP I OPIS ALGORYTMÓW

W tym rozdziale opisuję główne celi projektu oraz wykorzystane algorytmy dla ich implementacji.

Głównym zadaniem projektu było porównanie działania dwóch algorytmów sortowania, a mianowicie: sortowania przez wybieranie oraz sortowania kopcowego. Drugorzędnym zadaniem było napisanie algorytmów odczytu danych z plików i generowania danych testowych o różnej złożoności sortowania dla każdego algorytmu.

SORTOWANIE PRZEZ WYBIERANIE

Sortowanie przez wybieranie to niestabilny porównujący algorytm sortowania na miejscu. Ma złożoność czasową $\theta(n^2)$, co oznacza, że jest nieefektywnym w przypadku dużych list. Taki algorytm charakteryzuje się prostotą i ma przewagę wydajnościową nad bardziej złożonymi algorytmami w pewnych sytuacjach, zwłaszcza gdy pamięć pomocnicza jest ograniczona.

Algorytm dzieli listę wejściową na dwie posortowana partycji: nieposortowaną. Początkowo posortowana część jest pusta, a nieposortowana partycja zajmuje całą listę wejściową. Algorytm jest wykonywany poprzez znalezienie najmniejszego elementu niesortowanej części, zamianę go na pierwszy nieposortowany element i przesunięcie podziału listy. Działanie algorytmu krok po kroku pokazano na rysunku (Rysunek 1).

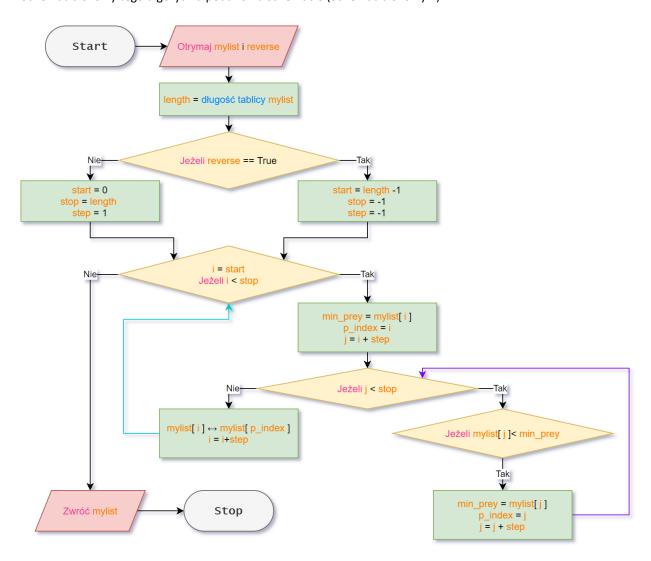
Rysunek 1 Szczegółowy schemat działania sortowania przez wybieranie z wypisywaniem ilości porównań i zamian po każdym przebiegu listy.

Źródło: opracowanie własne.

Pseudokod algorytmu sortowania przez wybieranie:

```
K01: Otrzymaj = mylist i reverse
K02: length = długośc tablicy mylist
K03: Jeżeli reverse == True wykonuj K04:K06
K04: |
         start = 0
K05: |
         stop = length - 1
K06: |
         step = 1
K07: Inaczej wykonuj K08:K10
         start = length - 1
K08: |
K09: |
         stop = 0
K10: |
         step = -1
K11: Dla i = start, start + step, start + 2*step, start + 3*step, ..., stop: wykonuj K12:K18
K12: |
         min prey = mylist[i]
K13: |
         p index = i
K14: |
         Dla j = i + step, i + 2*step, i + 3*step, ..., stop: wykonuj K15:K17
K15: |
               Jeżeli mylist [i] < min prey wykonuj K16:K17
K16: |
                    min prey = mylist[j]
K17: |
                    p index = j
         1
               K18: |
         mylist[i] ↔ mylist[p_index]
K19: Zwróć mylist
K20: Zakończ
```

Schemat blokowy tego algorytmu podano na schemacie (Schemat blokowy 1).



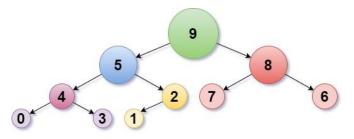
Schemat blokowy 1 Algorytm sortowania przez kopcowanie. Źródło: opracowanie własne.

Największą zaletą takiego algorytmu jest minimalna możliwa liczba zamian elementów (w najgorszym przypadku n-1). Mimo to efektywność czasowa sortowania według wyboru jest kwadratowa, więc istnieje wiele algorytmów, które mają mniejszą złożoność czasową.

SORTOWANIE PRZEZ KOPCOWANIE

Jednym z takich algorytmów jest sortowanie przez kopcowanie, które zostało wynalezione przez J. Williamsa w 1964 roku. Podobnie do algorytmu sortowania przez wybieranie, kopcowy algorytm sortuje na miejscu metodą porównań, nie jest stabilnym i analogicznie dzieli dane wejściowe na posortowaną i nieposortowaną partycji. Sortowanie

kopcowe wybiera największy element z części niesortowanej i wstawiając go do posortowanej części, iteracyjnie zmniejsza nieposortowaną partycję. W przeciwieństwie do sortowania przez wybieranie, sortowanie kopcowe nie skanuje liniowo cały nieposortowany obszar. Ten algorytm obsługuje nieposortowaną część w postaci kopca (Schemat 1), aby szybko znaleźć największy element, który zawsze będzie znajdować się na



Schemat 1 Wygląd kopca jako struktury danych. Źródło: opracowanie własne.

$9573186042 \implies 9584276031$

Rysunek 2 Kopiec w postaci tablicy. Źródło: opracowanie własne.

górze. Ale dla roboty takiego algorytmu dane wejściowe muszą być ułożone w postaci kopca. Takie początkowe przygotowanie danych wejściowych wykonuje algorytm Heapify, sprawdzając czy potomki danego elementu są mniejsze od niego. Przykład kopca ze schematu (Schemat 1) w postaci tablicy podano na rysunku (Rysunek 2). Działanie algorytmu krok po kroku pokazano na rysunku (Rysunek 3).

Sortowanie kopcowe ma pesymistyczną złożoność czasową $\theta(n\log n)$, co jest nawet lepsze niż szybkie sortowanie $(\theta(n^2))$, chociaż w praktyce działa wolniej (oczekiwana złożoność obu algorytmów jest taka sama i wynosi $\theta(n\log n)$).

Schemat blokowy algorytmu tworzenia kopca podano na schemacie (Schemat blokowy 2).

Pseudokod algorytmu tworzenia kopca:

```
K01: Otrzymaj = mylist, length i j
```

K02: Dopóki j*2+1 < length wykonuj K03:K13

K03: | ch1 = j*2+1

K04: | ch2 = j*2+2

K05: | Jeżeli ch1 < length i mylist [ch1] < mylist [ch2] wykonuj K06

K06: | greater_child_ind = ch2

K07: | Inaczej wykonuj K08

K08: | greater_child_ind = ch2

K09: | Jeżeli mylist [j] < mylist [greater_child_ind] wykonuj K10:K11

K10: | mylist [j] ↔ mylist [greater child ind]

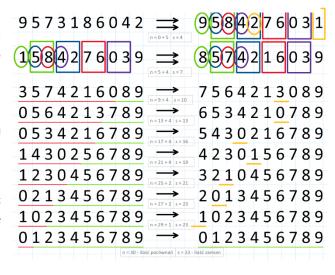
K11: | j = greater_child_ind

K12: | Inaczej wykonuj K13

K13: | | break

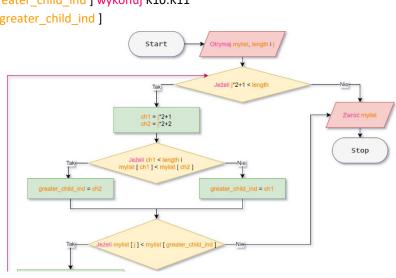
K14: Zwróć mylist

K15: Zakończ



Rysunek 3 Szczegółowy schemat działania sortowania przez kopcowanie z wypisywaniem ilości porównań i zamian po każdym przebiegu listy.

Źródło: opracowanie własne.

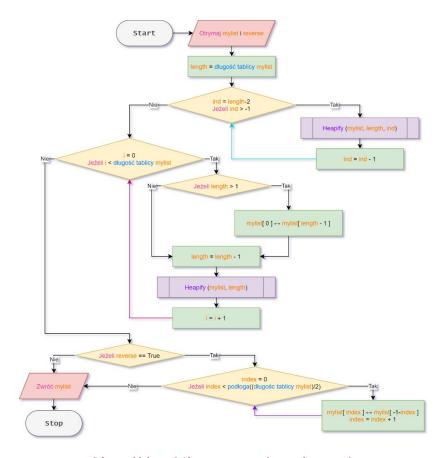


Schemat blokowy 2 Algorytm tworzenia kopca. Źródło: opracowanie własne.

Schemat blokowy algorytmu sortowania przez kopcowanie podano na schemacie (Schemat blokowy 3).

Pseudokod algorytmu sortowania przez kopcowanie:

```
K01: Otrzymaj = mylist i reverse
KO2: length = długośc tablicy mylist
K03: Dla ind = length - 2, length - 3, length - 4, ..., 0: wykonuj K04
         mylist = tworzenie kopca (mylist, length, ind)
K05: Dla i = 0, 1, 2, ..., długośc tablicy mylist - 1: wykonuj K12:K18
         Jeżeli length > 1 wykonuj K06
K06: |
K07: |
               mylist[0] \leftrightarrow mylist[length - 1]
K08: |
         length = length - 1
         mylist = tworzenie kopca (mylist, length, 0)
K09: |
K10: Jeżeli reverse == True wykonuj K04:K06
          Dla index = 0, 1, 2, ..., podłoga((długośc tablicy mylist)/2)- 1: wykonuj K12
K11: |
               mylist [ index ] ↔ mylist [ długośc tablicy mylist - index - 1 ]
K12: |
K13: Zwróć mylist
K14: Zakończ
```

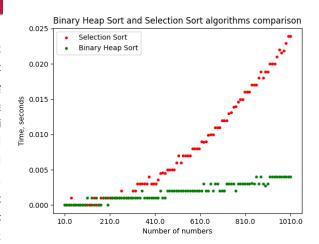


Schemat blokowy 3 Algorytm sortowania przez kopcowanie Źródło: opracowanie własne.

PORÓWNANIE ALGORYTMÓW

Jak już było umówiono w poprzednim rozdziale, złożoność obliczeniowa algorytmu sortowania przez wybór zawsze wynosi $\theta(n^2)$, a sortowania przez kopcowanie - $\theta(n\log n)$. Od razu widać przewagę drugiego algorytmu nad pierwszym, co potwierdzają dane o ilości porównań na rysunkach (Rysunek 1) i (Rysunek 3). Dla pełnego przekonania w poprawności takich danych wykonano niektóre testy algorytmów i otrzymano wyniki opatrzone na wykresie (Wykres 1). Na wykresie bardzo dobrze widać, że sortowanie przez wybieranie już po czterystu liczbach zaczyna działać znacznie wolniej w porównaniu do sortowanie przez kopcowanie.

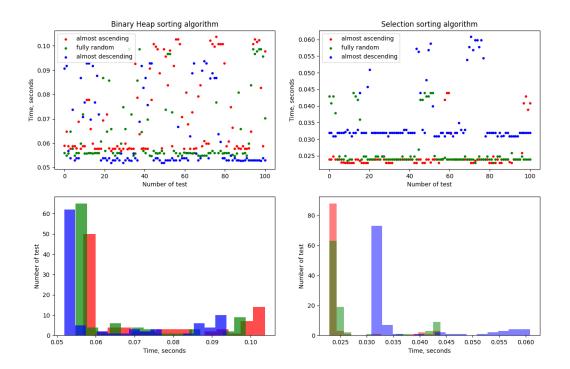
Mimo to, że oba algorytmy sortowania są dość niezależne od rozkładu danych wejściowych (optymistyczna i pesymistyczna złożoność



Wykres 1 Zależność czasu od długości ciągu sortowanego dla obu algorytmów. Na czerwono zaznaczono sortowanie przez wybieranie, na zielono – sortowanie przez kopcowanie.

Źródło: opracowanie własne.

obliczeniowa obu algorytmów nie różni się od oczekiwanej), wciąż dane wejściowe można przygotować w taki sposób, że sortowanie będzie działać wolniej lub szybciej. Przygotowałem zbiór danych wejściowych, które już są prawie posortowane (większość elementów znajdują się na swoich pozycjach) rosnąco lub malejąco i otrzymałem wyniki pokazane na wykresie (Wykres 2). Widać, że około 60 procent ciągów wejściowych, które były posortowane



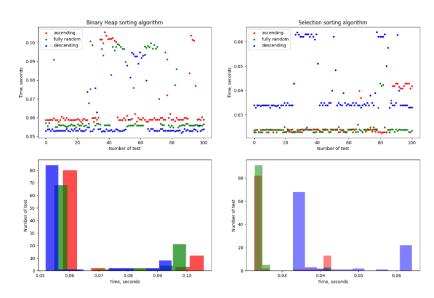
Wykres 2 Porównanie zależności czasu sortowania od struktury danych wejściowych (prawie posortowanych malejąco/rosnąco lub losowych) dla algorytmu sortowania przez kopcowanie (po lewej stronie) i algorytmu sortowania przez wstawianie (po prawej stronie).

Dolne histogramy – to są podsumowania górnych wykresów.

Źródło: opracowanie własne.

prawie malejąco algorytm sortowania przez kopcowanie posortował najszybciej, gdy algorytm przez wybieranie posortował najdłużej. Dla sortowanie kopcowego taki wzór wynika z tego, że utworzyć kopic jest prościej dla danych,

które posortowane malejąco. Natomiast algorytmu przez wybieranie to wynika z komand K16 i K17 w odpowiednym pseudokodzie. Idąc po ciągu liczb, spotykając każdego razu liczbe mniejszą, zapisujemy jej indeks, co zwiększa czas roboty programu. Uzupełnić ten pomysł można patrząc na ciągi liczb posortowanych rosnąco. Oczywistym jest pomysł, że zrobić kopiec z ciągu rosnącego jest dość trudno. Natomiast znaleźć najmniejszy element można prawie z pierwszego razu, dlatego nie jest potrzebnym przepisywanie indeksu każdego razu.



Wykres 3 Porównanie zależności czasu sortowania od struktury danych wejściowych (posortowanych malejąco/rosnąco lub losowych) dla algorytmu sortowania przez kopcowanie (po lewej stronie) i algorytmu sortowania przez wstawianie (po prawej stronie). Dolne histogramy – to są podsumowania górnych wykresów.

Źródło: opracowanie własne.

Jeżeli dane są posortowane idealnie, to wyżej omówione właściwości są jeszcze lepiej widoczne. Takie rezultaty są podane na wykresie (Wykres 3Wykres 3).

DOKUMENTACJA Z DOŚWIADCZEŃ

Algorytm wczytywania plików, który znajduje się w pliku "file_handling.py", przyjmuje wszystkie ciągi liczbowe separowane spacją, przecinkiem lub średnikiem. W przypadku więcej niż jednego ciągu, należy ich oddzielić nową linią. Na rysunku (Rysunek 4) podano przykład danych wejściowych i wyników otrzymanych po uruchomieniu programu.

Po uruchomieniu każdego sortowania w konsoli są podawane niektóre dane o zadaniu, które oblicza się w tej chwili. Na przykład dla użytkownika mogą być użytecznymi dane o czasie wykonania sortowania lub który algorytm jest używany. Przykładowe dane z konsoli są podane na rysunku (Rysunek 5).

```
1 2 4 5 6 7
2 23 34 23 23 65 72 74 29
3 23 12 96 03 28 304
4 32 23 54 76 84
5 21 12 34 23 188 92
6 1 2 3 4 5 6 7 8 9 9 8 7 6 5 4 3 2 1 5 8 6 9 7 4 1 2 3

1 Sequence #8:
2 2, 4, 5, 6, 7

3 Sequence #1:
5 23, 23, 23, 29, 34, 65, 72, 74
6
7 Sequence #2:
8 3, 12, 23, 28, 96, 304
9
9 Sequence #3:
11 23, 32, 54, 76, 84
12 3 Sequence #4:
14 12, 21, 23, 34, 92, 188
15 Sequence #5:
17 1, 1, 1, 2, 2, 2, 3, 3, 3, 4, 4, 4, 5, 5, 5, 6, 6, 6, 7, 7, 7, 8, 8, 8, 9, 9, 9
```

Rysunek 4 Przykładowy wygląd pliku wejściowego i wyjściowego. Źródło: opracowanie własne.

Rysunek 5 Przykładowy wygląd konsoli. Źródło: opracowanie własne.

WNIOSKI

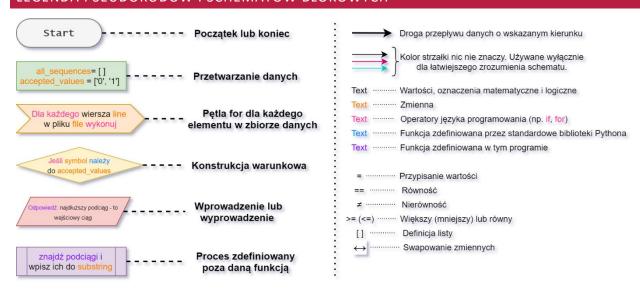
W danym projekcie przeanalizowałem dwa algorytmy sortowania ciągów liczbowych o złożonościach $\theta(n^2)$ i $\theta(n \log n)$, a mianowicie sortowanie przez wybieranie i sortowanie przez kopcowanie.

Wynikiem przerobionej pracy został program, który ma możliwości:

- wczytywania danych wejściowe z różnych plików tekstowych oraz plików "*.csv";
- tworzenia danych wejściowych w postaci ciągu losowego lub ciągów o różnym poziomie optymistyczności/pesymistyczności;
- wypisywania posortowanych ciągów do plików;
- demonstracji złożoności algorytmów sortowania;
- demonstracja zależności czasu sortowania od struktury danych wejściowych.

Także były utworzone schematy blokowe, pseudokody i szczegółowe schematy działania obu algorytmów, wykresy porównania złożoności czasowej algorytmów i zależności czasu sortowania od pliku wejściowego.

LEGENDA PSEUDOKODÓW I SCHEMATÓW BLOKOWYCH



Rysunek 6 Legenda pseudokodów i schematów blokowych

SPISY ODWOŁAŃ

RYSUNKI

Rysunek 1 Szczegółowy schemat działania sortowania przez wybieranie z wypisywaniem ilości porównań i zan po każdym przebiegu listy. Źródło: opracowanie własne	mian 3
Rysunek 2 Kopiec w postaci tablicy. Źródło: opracowanie własne.	5
Rysunek 3 Szczegółowy schemat działania sortowania przez kopcowanie z wypisywaniem ilości porównań i za po każdym przebiegu listy. Źródło: opracowanie własne	mian 5
Rysunek 4 Przykładowy wygląd pliku wejściowego i wyjściowego. Źródło: opracowanie własne	8
Rysunek 5 Przykładowy wygląd konsoli. Źródło: opracowanie własne.	8
Rysunek 6 Legenda pseudokodów i schematów blokowych	9

SCHEMATY

Schemat 1 Wygląd kopca jako struktury danych. Źródło: opracowanie własne. 4

SCHEMATY BLOKOWE	
Schemat blokowy 1 Algorytm sortowania przez kopcowanie. Źródło: opracowanie własne.	_ 4
Schemat blokowy 2 Algorytm tworzenia kopca. Źródło: opracowanie własne	_ 5
Schemat blokowy 3 Algorytm sortowania przez kopcowanie Źródło: opracowanie własne.	_ 6
WYKRESY	
Wykres 1 Zależność czasu od długości ciągu sortowanego dla obu algorytmów. Na czerwono zaznaczono sortowanie przez wybieranie, na zielono – sortowanie przez kopcowanie. Źródło: opracowanie własne.	_ 7
Wykres 2 Porównanie zależności czasu sortowania od struktury danych wejściowych (prawie posortowanych malejąco/rosnąco lub losowych) dla algorytmu sortowania przez kopcowanie (po lewej stronie) i algorytmu sortowania przez wstawianie (po prawej stronie). Dolne histogramy – to są podsumowania górnych wykresów. Źródło: opracowanie własne.	_ 7
Wykres 3 Porównanie zależności czasu sortowania od struktury danych wejściowych (posortowanych malejąco/rosnąco lub losowych) dla algorytmu sortowania przez kopcowanie (po lewej stronie) i algorytmu sortowania przez wstawianie (po prawej stronie). Dolne histogramy – to są podsumowania górnych wykresów.	0
Źródło: opracowanie własne.	8

BIBLIOGRAFIA

- Foundation, Python Software. *Python 3.8.6 documentation*. November 27, 2001-2020. https://docs.python.org/3.8/.
- Heapsort Wikipedia. 22 12 2020. https://en.wikipedia.org/wiki/Heapsort (data uzyskania dostępu: 01 14, 2021).
- Jerzy Wałaszek. *Sortowanie przez wybór Selection Sort*. 2012. https://eduinf.waw.pl/inf/alg/003_sort/0009.php (data uzyskania dostępu: 01 14, 2021).
- —. Sortowanie stogowe Heap Sort. 2012. https://eduinf.waw.pl/inf/alg/003_sort/0015.php (data uzyskania dostępu: 01 14, 2021).
- planetB. *Syntax Highlight Code In Word Documents*. 2018. http://www.planetb.ca/syntax-highlight-word (data uzyskania dostępu: 11 27, 2020).
- Selection Sort Wikipedia. 29 12 2020. https://en.wikipedia.org/wiki/Selection_sort (data uzyskania dostępu: 01 14, 2021).
- $Stack\ Exchange\ Inc.\ Stackoverflow.\ 2020\ .\ https://stackoverflow.com/questions/3160699/python-progress-bar.$

KOD PROGRAMU

Utworzono za pomocą (planetB 2018).

algorithms.py

```
1. from math import floor
                                # Importing function floor() from the math module
2.
3.
   def SelectionSort(mylist, reverse = False):
        '''' Sort the list in ascending order and return it.
4.
5.
6.
           The sort is in-
    place (i.e. the list itself is modified) and not stable (i.e. the order of two equal
7.
            elements is not maintained).
8.
            The reverse flag can be set to sort in descending order.'''
9.
10.
        length = len(mylist)
11.
12.
        # Defining the direction of the sorting
13.
14.
        if reverse:
15.
            start, stop, step = length-1, -1, -1
16.
        else:
17.
            start, stop, step = 0, length, 1
18.
        # Sorting the list from the smallest value to the biggest one
19.
       for i in range(start, stop - 1, step):
20.
21.
            min_prey, p_index= mylist[i], i
                                                    # min prey - first value of the unsorte
    d part of the list
22.
                                                    # p_index - index of the min_prey value
    in the list
23.
            # Looking for smaller elements then min_prey in the unsorted part of the list
24.
25.
            for j in range(i+step, stop, step):
26.
                if min_prey > mylist[j]:
27.
                    min_prey, p_index = mylist[j], j
28.
            # Swapping the first element of the unsorted part of the list with the smallest
29.
     element in the same part
30.
    mylist[i], mylist[p_index] = mylist[p_index], mylist[i]
31.
32.
      return mylist
33.
34.
35.
36. def BinaryHeapSort(mylist, reverse = False):
             Sort the list in ascending order and return it.
37.
38.
            The sort in-
    place (i.e. the list itself is modified) and not stable (i.e. the order of two equal
40.
          elements is not maintained).
41.
         The reverse flag can be set to sort in descending order.'''
42.
43.
44.
        length = len(mylist)
45.
46.
        # Creating a heap from the list
47.
        for ind in range(length-2, -1, -1):
           Heapify(mylist, length, ind)
48.
49.
50.
        for i in range(len(mylist)):
51.
            # Replacing the first element with the last one
52.
53.
            if length>1:
54.
                mylist[0], mylist[length-1] = mylist[length-1], mylist[0]
55.
          # Shrink the length of the list
56.
```

```
58.
59.
            # Restoring the rule of the heap
60.
            Heapify(mylist,length)
61.
62.
        # Reversing the list if an appropriate flag is set
63.
        if reverse:
64.
            for index in range(floor(len(mylist)/2)):
65.
                mylist[index], mylist[-index-1] = mylist[-index-1], mylist[index]
66.
67.
        return mylist
68.
69.
70.
71. def Heapify(mylist, length, j=0):
        """ Restore the rule of the Heap from the perspective of the given index.
72.
73.
        (i.e. checks if children of the index are in the right order)
74.
75.
        # Looking through the heap
76.
        while j*2+1<length:</pre>
77.
78.
            # Indexes of the children
79.
            ch1, ch2 = j*2+1, j*2+2
80.
81.
            # Finding the biggest child of the current parent
82.
            if ch2<length and mylist[ch1] < mylist[ch2]:</pre>
83.
                greater_child_ind = ch2
84.
            else:
85.
                 greater_child_ind = ch1
86.
87.
            # Repairing the heap if the greatest child is greater than it's parent
88.
            if mylist[j]<mylist[greater_child_ind]:</pre>
89.
                mylist[j], mylist[greater_child_ind] = mylist[greater_child_ind], mylist[j]
90.
                j = greater_child_ind
91.
            else:
92.
                break
93.
94.
        return mylist
```

console handling.py

57.

length -= 1

```
1. import sys
2. # The next function is not written by Vitalii Morskyi (just modified)
3. # Source: https://stackoverflow.com/questions/3160699/python-progress-bar
4. def update_progress(progress, path_in):
        Displays or updates a console progress bar. WORKS ONLY WITH CONSOLE
5.
       Accepts a float between 0 and 1. Any int will be converted to a float.
6.
        A value under 0 represents a 'halt'.
7.
8.
       A value at 1 or bigger represents 100%.'''
9.
10.
        barLength = 10 # Modify this to change the length of the progress bar
        status = ""
11.
12.
        if isinstance(progress, int):
13.
           progress = float(progress)
14.
        if not isinstance(progress, float):
15.
           progress = 0
            status = "error: progress var must be float\r\n"
16.
17.
        if progress < 0:</pre>
18.
           progress = 0
            status = "Halt...\r\n"
19.
20.
        if progress >= 1:
21.
           progress = 1
            status = "Gotowy...\r\n"
22.
23.
        block = int(round(barLength*progress))
        text = "\rPrzetwarzanie pliku \"{3}\" : [{0}] {1}% {2}".format( "#"*block +
24.
            "-"*(barLength-block), round(progress*100,1), status, path_in)
25.
```

```
26.
       sys.stdout.write(text)
27.
       sys.stdout.flush()
28.
29.
30.
31. def draw_separator(path):
       '''' This function draws a "pretty" separator between tasks'
       heading = " Nowe zadanie z pliku: \"{}\" ".format(path)
33.
       separator = '-'*5 + heading + '-'*(115 - len(heading))
35.
       print('\n\n\n' + separator + '\n')
36.
37.
38. def task_info(number_of_sequences, time_results, path_in, path_out, algotithm_type):
       '''' Print some useful info about current task to the console
39.
40.
41.
       if str(number_of_sequences)[-2:] in ['11', '12', '13', '14']:
                                                                        # excluding -
   teen numbers
42.
          teened = True
43.
       else:
44.
          teened = False
45.
       last_digit=str(number_of_sequences)[-1]
46.
47.
       if last_digit=='1' and not teened:
          insert_text = 'wejsciowy ciag'
48.
49.
       elif last_digit in ['2', '3', '4'] and not teened:
50.
          insert_text = 'wejsciowy ciagi'
51.
52.
       insert_text = 'wejsciowych ciagow'
53.
       algotithm = ''
54.
55.
       if algotithm type == 's':
           algotithm = 'sortowanie przez wybieranie'
56.
       elif algotithm_type == 'h':
57.
58.
       algotithm = 'sortowanie kopcowe'
59.
60.
       time_used = round(sum(time_results),3)
       avarage_time_used = round(time_used/number_of_sequences, 5)
61.
       62.
           "\nWszystkie odpowiedzi zostaly zapisane w pliku \"{}\". ".format(path_out) +
63.
           "\nWykonano {}.".format(algotithm)+
64.
           "\nCzas roboty algorytmu wynosi {} s.".format(time_used) +
65.
          "\nSredni czas przetwarzania jednego ciagu wynosi {} s.\n".format(avarage_time_
   used), flush = True)
```

file handling.py

```
1. def ReadInputFile(path, separator = None):
2.
      """ Return the list of the sequences of the integers from the file in the given p
   ath and number of misunderstood
3.
           words. All float numbers are floored (i.e. rounded to the closest smaller integ
   er).
4.
5.
           Return -
   1 and number of misunderstood words if the file was empty or there was not a single num
   ber in the file.
6.
           Return -2 if file was not found.
7.
           Return -3 if any other error appeared.
8.
           The separator can be changed, if numbers in the input file are separated with a
9.
    special symbol
           (for ex. separator = " "; default: separator = " ").'''
       #".\\tests\\initial_test.txt"
11.
12.
13.
           lists, err_count = [], 0
                                            # Defining the output list and the variable to
   count misunderstood numbers
```

```
with open(path,mode='r') as file: # Opens the input file and reads it line by
     line
15.
                 for line in file:
                     line = line.replace(", ", " ").replace(",", " ")
line = line.replace("; ", " ").replace(";", " ")
16.
17.
18.
                     this_sequence = []
19.
                     for word in line.strip().split(separator): # Cutting the sequence with
     the respect to the separator
20.
                        try:
21.
                             this_sequence.append(int(word))
22.
                         except ValueError:
23.
                             err_count += 1
                     if this_sequence != []:
24.
25.
                         lists.append(this_sequence)
26.
            if lists != []:
27.
                 return lists, err_count
28.
            else:
29.
                                          # File is empty, number of missed numbers/words
                 return -1, err count
30.
        except FileNotFoundError:
31.
                                          # File is not found
            return -2, 0
32.
        except:
33.
            return -3, 0
                                          # Something else went wrong
34.
35.
36.
37. def PrepareFile(path):
        '''' Cleaning (or creating) the file in the given path ''
38.
39.
40.
        with open(path, mode='w', encoding='utf-8') as file:
41.
            pass
42.
43.
44.
45. def AppendFile(path, out_list, label=None, end='\n\n'):
46.
           ''' Adds the list out_list to the end of the file in the given path.
47.
48.
            If label is given then the output will be labeled.
49.
50.
            The ending of each output can be modified by "end" parameter.''
51.
52.
        with open(path, mode='a', encoding='utf-8') as file:
53.
            if type(label)==int:
54.
                 file.write('Sequence #'+str(label)+':\n')
55.
            elif type(label)==str:
                 file.write('Sequence \''+str(label)+'\':\n')
56.
57.
            file.write(str(out_list)[1:-1]+end)
```

main.py

```
    import test, algorithms as alg, file_handling as f_handl, console_handling as cl_handl

2. from time import time
3.
   def Sort(path_in, path_out, algorithm = 's',
4.
5.
        captions = True, clear_out_f = True, print_info = True, progress_bar = True):
        '''' Sort all sequences in the file with path "path_in" and writes it to the file
6.
        with the path "path_out".
7.
8.
9.
         The sorting algorithm can be specified by the "algorithm" parameter:
           's', 'S' - selection sort
10.
            'h', 'H' - binary heap sort
11.
12.
13.
         If captions flag is set then the output sequences will be labeled.
14.
         "clear out_f" flag can be turned off not to clear an output file before
15.
16.
        writing down the results.
17.
```

```
18.
        If print info flag is set then some info about the task will be printed
19.
         to the console.
20.
21.
22.
        # Reading an input file
        sequences = f_handl.ReadInputFile(path_in)
23.
24.
        if type(sequences[0]) != list:
25.
            if sequences[0] == -1:
26.
                print("File '{}' exist, but is empty or unreadable.\n Number of misundersto
   od words: {}".format(
27.
                    path_in, sequences[1]))
            elif sequences[0] == -2:
28.
                print('File \'{}\' not found'.format(path_in))
29.
            elif sequences[0] == -3:
30.
31.
                print('Something went wrong while reading file \'{}\''.format(path_in))
32.
            return -1
33.
        else:
34.
            if sequences[1]>0:
                print('Number of misunderstood words:',sequences[1])
35.
36.
            sequences = sequences[0]
37.
38.
        counter = 1
39.
        times = []
40.
        if clear_out_f:
41.
            f_handl.PrepareFile(path_out)
                                             # Clearing the output file
42.
43.
        cl_handl.draw_separator(path_in)
44.
45.
        counter = 0
46.
        for sequence in sequences:
47.
48.
            if algorithm.lower() == 's':
49.
                start_time = time()
50.
                array = alg.SelectionSort(sequence)
51.
                end_time = time()
            elif algorithm.lower() == 'h':
52.
53.
                start_time = time()
54.
                array = alg.BinaryHeapSort(sequence)
55.
                end_time = time()
56.
57.
            times += [round(end_time-start_time, 4)]
58.
59.
            if captions:
                f_handl.AppendFile(path=path_out, out_list=array, label=counter)
60.
61.
            else:
62.
                f_handl.AppendFile(path=path_out, out_list=array, end='\n')
63.
64.
            counter += 1
65.
            if progress_bar:
66.
                cl handl.update progress(counter/len(sequences), path in)
67.
68.
        if print info:
            print('')
69.
70.
            cl_handl.task_info(len(sequences), times, path_in, path_out, algorithm.lower())
71.
        return times
72.
73.
74.
75.
76. def demonstrate(generate_data = False):
        '''' Implementation of all functions and showing the graph of the results. In othe
   r words - examples.'''
78.
      # path=".\\tests\\test.txt"
79.
80.
       # Creating an input file for the test
81.
        test.CreateInput(path=".\\tests\\main_test.txt", Nmin = 0, Nmax = 1000, sequences =
     100, len_start = 10,
82.
            len_incr = 10, len_mult = 1, complexity = 0)
```

```
83.
84.
       # Creating an numpy array of the times of algorithm working time
       sel_times = np.array(Sort('.\\tests\\main_test.txt', '.\\tests\\sel_result.txt', al
85.
   gorithm = 'S', captions = False))
86.
       heap_times = np.array(Sort('.\\tests\\main_test.txt','.\\tests\\heap_result.txt',al
   gorithm = 'H', captions = False))
87.
88.
       # Values for x axes in numpy array format. Similar to np.array(range(100))
89.
       x = np.linspace(0, 100, 100)
90.
91.
       plt.figure('Algorithms comparison')
       plt.scatter(x, sel_times, s=10, c = 'red', label = 'Selection Sort')
92.
93.
       plt.scatter(x, heap_times, s=10, c = 'green', label = 'Binary Heap Sort')
       plt.xlabel('Number of numbers')
94.
       plt.ylabel('Time, seconds')
95.
96.
       plt.title('Binary Heap Sort and Selection Sort algorithms comparison')
97.
       plt.legend(loc=2)
98.
       ticks = np.linspace(0, 100, 6)
99.
       tick_labels = np.linspace(10, 1010, 6)
         plt.xticks(ticks=ticks, labels=tick_labels)
100.
101.
         plt.show()
102.
         plt.close()
103.
104.
105.
         n = 100
106.
         s len = 10000
107.
         s_{len_2} = int(s_{len/10})
108.
         x = np.linspace(0, n, n)
109.
         print('\nCreating a new set of data...', flush = True)
110.
111.
112.
         test.CreateInput(path=".\\tests\\a_ascending_test.txt", Nmin = 0, Nmax = s_len*5,
    sequences = n,
             len_start = s_len, len_incr = 0, len_mult = 1, complexity = -
113.
    1, distrib = 15, dist_incr = 0, dist_mult = 1)
         114.
    sequences = n,
             len_start = s_len, len_incr = 0, len_mult = 1, complexity = 0, distrib = 15,
115.
    dist_incr = 0, dist_mult = 1)
         test.CreateInput(path=".\\tests\\a_descending_test.txt",Nmin = 0, Nmax = s_len*5,
116.
    sequences = n,
117.
            len_start = s_len, len_incr = 0, len_mult = 1, complexity = 1, distrib = 15,
    dist_incr = 0, dist_mult = 1)
118.
         test.CreateInput(path=".\\tests\\sel_a_asc_test.txt", Nmin = 0, Nmax = s_len_2*5
119.
    , sequences = n,
120.
             len_start = s_len_2, len_incr = 0, len_mult = 1, complexity = -
   1, distrib = 15, dist_incr = 0, dist_mult = 1)
         test.CreateInput(path=".\\tests\\sel_f_rand_test.txt", Nmin = 0, Nmax = s_len_2*5
121.
   , sequences = n,
122.
             len start = s len 2, len incr = 0, len mult = 1, complexity = 0, distrib = 1
   5, dist incr = 0, dist mult = 1)
         test.CreateInput(path=".\\tests\\sel_a_desc_test.txt", Nmin = 0, Nmax = s_len_2*5
123.
    , sequences = n.
124.
             len start = s len 2, len incr = 0, len mult = 1, complexity = 1, distrib = 1
   5, dist incr = 0, dist mult = 1)
125.
126.
         heap_times_m1 = np.array(Sort('.\\tests\\a_ascending_test.txt','.\\tests\\a_ascen
127.
   ding_result.txt',
             algorithm = 'H', captions = False))
128.
         heap_times_0 = np.array(Sort('.\\tests\\f_random_test.txt','.\\tests\\f_random_re
129.
   sult.txt',
130.
             algorithm = 'H', captions = False))
         heap_times_1 = np.array(Sort('.\\tests\\a_descending_test.txt','.\\tests\\a_desce
   nding_result.txt'
132.
       algorithm = 'H', captions = False))
133.
```

```
134. sel_times_m1 = np.array(Sort('.\\tests\\sel_a_asc_test.txt','.\\tests\\sel_a_asc_
   result.txt',
              algorithm = 'S', captions = False))
135.
          sel_times_0= np.array(Sort('.\\tests\\sel_f_rand_test.txt','.\\tests\\sel_f_rand_
136.
  result.txt',
137.
              algorithm = 'S', captions = False))
138.
          sel_times_1 = np.array(Sort('.\\tests\\sel_a_desc_test.txt','.\\tests\\sel_a_desc
    _result.txt',
139.
              algorithm = 'S', captions = False))
140.
141.
          plt.figure('Inputs comparison')
142.
143.
          plt.subplot(2,2,1)
144.
         plt.scatter(x, heap_times_m1,s=10, c = 'red', label = 'almost ascending')
          plt.scatter(x, heap_times_0, s=10, c = 'green',label = 'fully random')
145.
          plt.scatter(x, heap_times_1, s=10, c = 'blue', label = 'almost descending')
146.
          plt.xlabel('Number of test')
plt.ylabel('Time, seconds')
147.
148.
149.
          plt.title('Binary Heap sorting algorithm')
         plt.legend(loc=2)
150.
151.
152.
         plt.subplot(2,2,2)
153.
          plt.scatter(x, sel_times_m1,s=10, c = 'red', label = 'almost ascending')
          plt.scatter(x, sel_times_0, s=10, c = 'green', label = 'fully random')
154.
155.
          plt.scatter(x, sel_times_1, s=10, c = 'blue', label = 'almost descending')
         plt.xlabel('Number of test')
plt.ylabel('Time, seconds')
156.
157.
         plt.title('Selection sorting algorithm')
158.
          plt.legend(loc=2)
159.
160.
161.
          plt.subplot(2,2,3)
162.
         plt.hist(heap_times_m1, bins=15, color = 'red', label = 'almost ascending',
   lpha = 0.7)
         plt.hist(heap_times_0, bins=15, color = 'green',label = 'fully random',
163.
                                                                                             а
    1pha = 0.7
         plt.hist(heap_times_1, bins=15, color = 'blue', label = 'almost descending',
164.
   1pha = 0.7
165.
          plt.xlabel('Time, seconds')
         plt.ylabel('Number of test')
167.
168.
         plt.subplot(2,2,4)
169.
         plt.hist(sel_times_m1, bins=15, color = 'red', label = 'almost ascending',
                                                                                             a
   1pha = 0.5)
                                  bins=15, color = 'green',label = 'fully random',
170.
         plt.hist(sel_times_0,
                                                                                             а
   lpha = 0.5
171.
         plt.hist(sel_times_1,
                                  bins=15, color = 'blue', label = 'almost descending',
                                                                                             а
    1pha = 0.5
172.
       plt.xlabel('Time, seconds')
173.
          plt.ylabel('Number of test')
174.
175.
          plt.show()
176.
177.
178.
179. def main():
180. '''' Main function '''
181.
182.
         # Initial test
          Sort('.\\tests\\initial_test.txt', '.\\tests\\initial_result.txt', algorithm = 'H
183.
184.
             captions = True, progress_bar = False)
185.
186.
          # The most important tests are stored in the demonstrate() function
187.
188.
              import matplotlib.pyplot as plt, numpy as np
189.
              global plt, np
190.
          except ModuleNotFoundError as exc:
191.
              print('\n\n{}\n\nPlease install the module mentioned above\n'.format(exc)+
192.
                 'to be able to appreciate some beautiful plots.')
```

```
193.
          else:
194.
             demonstrate()
195.
         # If you need the console not to close immediately after
196.
197.
          # finishing your task, then please uncomment the following two rows.
198.
         # import os
199.
          # os.system("pause")
200.
201.
202. if __name__ == "__main__":
203.
          main()
```

test.py

```
    import random, file handling as f handl

2.
3.
   def CreateInput(path=".\\tests\\test.txt", complexity = 0, Nmin = 0, Nmax = 1000, seque
4.
   nces = 10,
       len_start = 10, len_incr = 1, len_mult = 1, distrib = 0, dist_incr = 0, dist_mult =
5.
        '''' Create a file with some input sequences depending on given parameters.
6.
7.
       path - path of the output file;
8.
9.
       complexity - the type of input data:
10.
        0 - random sequence of values (default)
11.
   1 - almost ascending sequence of values, but some elements may not be on their position
      1 - almost descending sequence of values, but some elements may not be on thei
   r positions
13.
                   - minimal possible value
       Nmin
14.
       Nmax + 1 - maximum possible value
15.
       sequences
                   - number of sequences in the resulting file
                  - starting length of the line
16.
       len start
                   - line length increment after each line
17.
       len incr
18.
       len_mult - line length multiplication after each line
19.
20.
       distrib - (only for complexity values -
1 or 1)determines the degree of the entropy of the
21.
           sequence (the higher - the more random)
       dist_incr - distribution (distrib) value increment after each line
22.
23.
       dist mult
                   - distribution (distrib) value multiplication after each line
24.
25.
       f_handl.PrepareFile(path)
26.
27.
       for i in range(sequences):
          if complexity == 0:
28.
29.
               f_handl.AppendFile(path = path, out_list = random.choices(range(Nmin, Nmax)
   , k=len\_start), end=' \n')
30.
31.
           elif complexity == -1:
32.
               sequence = CreateSpecialSequence(start=Nmin, stop=Nmax, length=len start, d
33.
   istrib=distrib)
34.
        f_handl.AppendFile(path = path, out_list = sequence, end='\n')
35.
36.
           elif complexity == 1:
               sequence = CreateSpecialSequence(start=Nmax, stop=Nmin, length=len_start, d
   istrib=distrib)
38.
               f_handl.AppendFile(path = path, out_list = sequence, end='\n')
39.
40.
           len_start += len_incr
41.
           len start *= len mult
42.
           distrib += dist_incr
43.
           distrib *= dist mult
44.
```

```
45.
46.
47. def CreateSpecialSequence(start=0, stop=None, length=None, distrib=None):
      """ Return sequence of almost descending or ascending (depending on the start and
48.
    stop parameters) elements
49.
        (i.e. the sequence is not sorted perfectly, most of the elements are sorted).
50.
51.
        The distribution parameter determine the degree of the entropy of the sequence (the
    higher - the more random).'''
52.
53.
        sequence = []
54.
        min_point = min(start, stop)
        if distrib == None:
55.
56.
           distrib = 0
       # represents correlation between the length of the line and the distance from start
57.
     to stop point
58. coef = (abs(stop-start)-distrib)/length
59.
        # determining if we are moving forward or backward
60.
61.
        direction = int(abs(stop-start)/(stop-start))
        if direction==1:
62.
63.
            begin, end = 0, length
64.
        else:
65.
           begin, end = length, 0
66.
67.
        # adding a random element from the range 'distribution'
       for i in range(begin, end, direction):
68.
            sequence.append(random.randint(min\_point+int(i*coef), \ min\_point+int(i*coef)+int(i*coef)) \\
69.
    (distrib)))
70. return sequence
```