# Problem komiwojażera

# Adrian Stępień i Wojciech Młyńczak 10 maja 2020

# 1 Zadanie 4

### 1.1 Opis zadania

Zadanie polega na implementacji trzech metod - multiple start local search, iterated local search, iterated local search.

# 1.2 Opis zaimplementowanych algorytmów

### 1.2.1 Multiple Start Local Search

```
Wygeneruj losowe rozwiązanie.
   Powtarzaj:
3
       Wygeneruj listę możliwych ruchów:
4
            Zainicjalizuj pustą listę zwracanych ruchów.
5
            Wygeneruj punkty poza rozwiązaniem.
6
            Dla każdego ruchu:
7
                Jeżeli typ ruchu to zamiana punktów:
                    Dla każdego punktu w rozwiązaniu:
8
9
                        Dla każdego punktu poza rozwiązaniem:
10
                            Oblicz deltę.
                            Dodaj ruch do listy zwracanych
11
                                ruchów.
12
                W przeciwnym wypadku dla zamiany krawędzi:
13
                    Dla każdego punktu w rozwiązaniu:
14
                        Dla każdego punktu w rozwiązaniu poza
                            punktem wybranym w otaczającej pętli:
15
                            Oblicz deltę.
16
                            Dodaj ruch do listy zwracanych
                                ruchów.
17
            Posortuj listę zwracanych ruchów według obliczonej
               delty.
       Wykonaj najlepszy ruch:
18
            Jeżeli lista ruchów nie jest pusta:
20
                Jeżeli delta pierwszego ruchu z listy jest
                   mniejsza od zera:
                    Jeżeli typ ruchu to zamiana punktów, to
21
                        zamień punkty ze sobą.
                    W przeciwnym wypadku dla zamiany krawędzi
22
                        zamień ze sobą krawędzie.
23
       Jeżeli nie można wykonać najlepszego ruchu to przerwij
           pętlę.
```

Jeżeli rozwiązanie jest puste albo jest lepsze od aktualnego to wybierz znalezione rozwiązanie z najlepszym ruchem.

#### 1.2.2 Iterated Local Search 1

24

```
Wygeneruj losowe rozwiązanie.
   Wykonaj lokalne przeszukiwanie.
   Powtarzaj dopóki nie osiągnięto określonego czasu:
       Wykonaj perturbację:
5
            Wylosuj 10 punktów do zamiany.
6
            Zamień punkty z rozwiązania z wylosowanymi punktami.
7
       Powtarzaj:
            Wygeneruj listę możliwych ruchów:
8
                Zainicjalizuj pustą listę zwracanych ruchów.
9
10
                Wygeneruj punkty poza rozwiązaniem.
                Dla każdego ruchu:
11
12
                    Jeżeli typ ruchu to zamiana punktów:
                        Dla każdego punktu w rozwiązaniu:
13
                            Dla każdego punktu poza
14
                                rozwiązaniem:
15
                                Oblicz deltę.
16
                                Dodaj ruch do listy zwracanych
                                    ruchów.
17
                    W przeciwnym wypadku dla zamiany krawędzi:
18
                        Dla każdego punktu w rozwiązaniu:
19
                            Dla każdego punktu w rozwiązaniu
                                poza punktem wybranym w
                                otaczającej pętli:
                                Oblicz deltę.
20
                                Dodaj ruch do listy zwracanych
                                    ruchów.
22
                Posortuj listę zwracanych ruchów według
                   obliczonej delty.
            Wykonaj najlepszy ruch:
23
24
                Jeżeli lista ruchów nie jest pusta:
                    Jeżeli delta pierwszego ruchu z listy jest
25
                        mniejsza od zera:
26
                        Jeżeli typ ruchu to zamiana punktów, to
                            zamień punkty ze sobą.
27
                        W przeciwnym wypadku dla zamiany
                            krawędzi zamień ze sobą krawędzie.
            Jeżeli nie można wykonać najlepszego ruchu to
               przerwij pętlę.
29
       Jeżeli rozwiązanie po wykonaniu perturbacji jest lepsze
           od aktualnego rozwiązania, to zapisz znalezione
           rozwiązanie jako aktualne rozwiązanie.
```

#### 1.2.3 Iterated Local Search 2

1 Wygeneruj losowe rozwiązanie.

```
Wykonaj lokalne przeszukiwanie.
   Powtarzaj dopóki nie osiągnięto określonego czasu:
       Wykonaj perturbację:
4
5
           Usuń 20% punktów z rozwiązania.
6
            Zamień punkty z rozwiązania z wylosowanymi punktami.
7
            Napraw rozwiązanie za pomocą algorytmu Greedy Cycle.
8
9
            Wygeneruj listę możliwych ruchów:
                Zainicjalizuj pustą listę zwracanych ruchów.
10
                Wygeneruj punkty poza rozwiązaniem.
11
12
                Dla każdego ruchu:
13
                    Jeżeli typ ruchu to zamiana punktów:
                        Dla każdego punktu w rozwiązaniu:
14
15
                            Dla każdego punktu poza
                                rozwiązaniem:
16
                                Oblicz deltę.
17
                                Dodaj ruch do listy zwracanych
                                    ruchów.
                    W przeciwnym wypadku dla zamiany krawędzi:
18
19
                        Dla każdego punktu w rozwiązaniu:
20
                            Dla każdego punktu w rozwiązaniu
                                poza punktem wybranym w
                                otaczającej pętli:
21
                                Oblicz deltę.
22
                                Dodaj ruch do listy zwracanych
                                    ruchów.
                Posortuj listę zwracanych ruchów według
                   obliczonej delty.
24
            Wykonaj najlepszy ruch:
25
                Jeżeli lista ruchów nie jest pusta:
                    Jeżeli delta pierwszego ruchu z listy jest
26
                       mniejsza od zera:
                        Jeżeli typ ruchu to zamiana punktów, to
27
                            zamień punkty ze sobą.
                        W przeciwnym wypadku dla zamiany
28
                            krawędzi zamień ze sobą krawędzie.
29
            Jeżeli nie można wykonać najlepszego ruchu to
               przerwij pętlę.
30
       Jeżeli rozwiązanie po wykonaniu perturbacji jest lepsze
           od aktualnego rozwiązania, to zapisz znalezione
           rozwiązanie jako aktualne rozwiązanie.
```

# 1.3 Wyniki pomiarów

Pomiar	Wartość średnia	Wartość minimalna	Wartość maksymalna	Średni czas [ms]	Minimalny czas [ms]	Maksymalny czas [ms]
Lokalne przeszukiwanie	151075	14600 0	15 450 0	100000	100000	100050
w wersji MSLS dla kroA200	15137.5	14608.0	15476.0	126088	123303	129858
Lokalne przeszukiwanie						
w wersji MSLS	15339.5	14850.0	15748.0	125760	123343	129725
dla kroB200 Lokalne przeszukiwanie						
w wersji ISL1	13339.9	12955.0	13567.0	126190	126095	126424
dla kroA200						
Lokalne przeszukiwanie w wersji ISL1	13546.5	13288.0	14187.0	125837	125768	126027
dla kroB200	10010.0	1020010	1110110	120001	120,00	12002.
Lokalne przeszukiwanie	1 4000 0	19079.0	16004.0	100011	100100	196900
w wersji ISL2 dla kroA200	14329.2	13072.0	16294.0	126211	126126	126308
Lokalne przeszukiwanie						
w wersji ISL2	14554.5	13828.0	15429.0	125938	125820	126058
dla $kroB200$						

### ISL1:

- Average number of LocalSearch Iterations 544.8 for :kroA200.tsp
- Minimum number of LocalSearch Iterations 536 for :kroA200.tsp
- Maximum number of LocalSearch Iterations 561 for :kroA200.tsp
- Average number of LocalSearch Iterations 546.2 for :kroB200.tsp
- Minimum number of LocalSearch Iterations 525 for :kroB200.tsp
- $\bullet$  Maximum number of Local Search Iterations 566 for :kroB200.tsp ISL2:
- Average number of LocalSearch Iterations 650.3 for :kroA200.tsp
- Minimum number of LocalSearch Iterations 462 for :kroA200.tsp
- Maximum number of LocalSearch Iterations 991 for :kroA200.tsp
- Average number of LocalSearch Iterations 495.8 for :kroB200.tsp
- Minimum number of LocalSearch Iterations 362 for :kroB200.tsp
- Maximum number of LocalSearch Iterations 621 for :kroB200.tsp

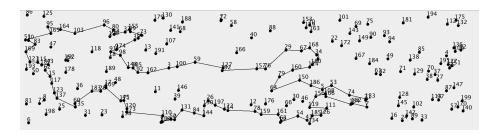
# 1.4 Wizualizacje najlepszych rozwiązań

# 1.4.1 Lokalne przeszukiwanie w wersji MSLS dla kroA200



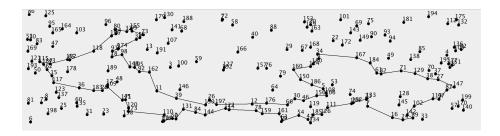
Rysunek 1: Lokalne przeszukiwanie w wersji MSLS dla kroA200

# 1.4.2 Lokalne przeszukiwanie w wersji ILS1 dla kroA200



Rysunek 2: Lokalne przeszukiwanie w wersji ILS1 dla kroA200

# 1.4.3 Lokalne przeszukiwanie w wersji ILS2 dla kroA200



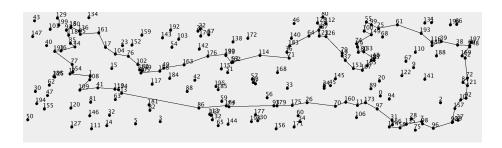
Rysunek 3: Lokalne przeszukiwanie w wersji ILS2 dla kro<br/>A200  $\,$ 

# 1.4.4 Lokalne przeszukiwanie w wersji MSLS dla kroB200



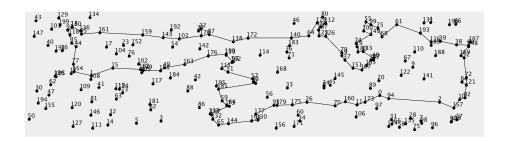
Rysunek 4: Lokalne przeszukiwanie w wersji MSLS dla kroB200

### 1.4.5 Lokalne przeszukiwanie w wersji ILS1 dla kroA200



Rysunek 5: Lokalne przeszukiwanie w wersji ILS1 dla kroB200

# 1.4.6 Lokalne przeszukiwanie w wersji ILS2 dla kroB200



Rysunek 6: Lokalne przeszukiwanie w wersji ILS2 dla kroB200

# 1.5 Wnioski

# 2 Zadanie 3

# 2.1 Opis zadania

Zadanie polega na poprawie efektywności czasowej lokalnego przeszukiwania w wersji stromej z ruchem wymiany krawędzi.

### 2.2 Opis zaimplementowanych algorytmów

2.2.1 Algorytm wykorzystania ocen ruchów z poprzednich iteracji z uporządkowaną listą ruchów

```
Wygeneruj losowe rozwiązanie.
   Wygeneruj listę ruchów.
3
   Powtarzaj:
4
       Sprawdź listę ruchów:
5
           Dla każdego ruchu z listy ruchów:
6
                Jeżeli typ ruchu to zamiana punktów:
7
                    Weź trzy punkty z rozwiązania.
8
                    Jeżeli wszystkie trzy punkty istnieją oraz
                        punkt spoza rozwiązania rzeczywiście
                        jest poza rozwiązaniem:
9
                        Jeżeli pierwszy i drugi punkt z object1
                            są sąsiadami oraz drugi i trzeci
                            punkt z object1 są sąsiadami:
10
                            Oblicz dystans aktualnego
                                rozwiązania.
11
                            Dodaj punkty z aktualnego
                                rozwiązania do listy.
12
                            Zamień środkowy punkt z trójki
                                punktów z punktem spoza
                                rozwiązania.
13
                            Oblicz dystans rozwiązania po
                                zamianie punktów.
14
                            Jeżeli różnica dystansów nie jest
                                równa delcie to wyrzuć błąd.
15
                            Zapisz ruch jako wykonany ruch.
16
                            Dodaj ruch co listy ruchów do
                                usunięcia.
17
                        W przeciwnym wypadku:
                            Dodaj ruch co listy ruchów do
18
                                usunięcia.
                    W przeciwnym wypadku:
19
20
                        Dodaj ruch co listy ruchów do usunięcia.
                W przeciwnym wypadku dla zamiany krawędzi:
22
                    Weź punkty pierwszej krawędzi i punkty
                        drugiej krawędzi.
23
                    Jeżeli indeks pierwszego punktu z pierwszej
                        krawędzi jest większy od indeksu
                        drugiego punktu i pierwszy punkt nie
                        jest ostatnim punktem, to zamień te
                       punkty ze sobą.
                    Jeżeli indeks pierwszego punktu z drugiej
24
                        krawędzi jest większy od indeksu
                        drugiego punktu i pierwszy punkt nie
                        jest ostatnim punktem, to zamień te
                       punkty ze sobą.
25
                    Jeżeli pierwszy ruch z pierwszej pary oraz
                        pierwszy ruch z drugiej pary istnieją:
26
                        Jeżeli następny punkt względem
                            pierwszego punktu z pierwszej
```

krawędzi to drugi punkt z pierwszej krawędzi oraz następny punkt względem pierwszego punktu z drugiej krawędzi to drugi punkt z drugiej krawędzi: 27 Oblicz dystans aktualnego rozwiązania. 28 Dodaj punkty z aktualnego rozwiązania do listy. 29 Zamień krawędzie ze sobą. 30 Oblicz dystans rozwiązania po zamianie krawędzi. Jeżeli różnica dystansów nie jest 31 równa delcie to wyrzuć błąd. Zapisz ruch jako wykonany ruch. 32 Dodaj ruch co listy ruchów do 33 usunięcia. 34 W przeciwnym wypadku: Dodaj ruch co listy ruchów do 35 usunięcia. 36 W przeciwnym wypadku: 37 Dodaj ruch co listy ruchów do usunięcia. 38 Usuń z listy ruchów te ruchy, które zostały dodane do listy ruchów do usunięcia. 39 Jeżeli wykonano ruch, to dodaj wykonany ruch do listy 40 Zaktualizuj rozwiązanie. 41 Zaktualizuj listę ruchów. 42Dodaj ruch do listy poprzednio wykonanych ruchów. 43 Przerwij zewnętrzną pętlę jeżeli lista ruchów jest pusta.

### 2.2.2 Algorytm ruchów kandydackich

```
Wygeneruj losowe rozwiązanie.
1
2
   Powtarzaj:
3
       Wygeneruj ruchy kandydackie:
4
            Znajdź punkty znajdujące się poza rozwiązaniem.
5
           Dla każdego typu ruchu:
6
                Jeżeli typ ruchu to zamiana punktów:
7
                    Dla każdego punktu w rozwiązaniu:
8
                        Dla każdego punktu poza rozwiązaniem:
                            Oblicz deltę dla zamianych tych
                                dwóch punktów (punktu w
                                rozwiązaniu i punktu poza
                                rozwiązaniem).
10
                            Jeżeli delta jest mniejsza od zera,
                                to dodaj ten ruch do listy
                                ruchów kandydackich.
                W przeciwnym wypadku dla zamiany krawędzi:
11
12
                    Dla każdego punktu w rozwiązaniu:
13
                        Dla najbliższych punktów tego punktu:
```

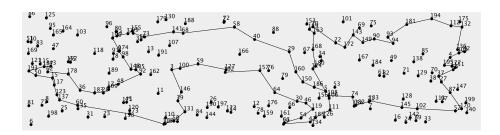
14 Przerwij pętlę, jeżeli nie jest to jeden z pięciu najbliższych punktów. 15 Przejdź do następnego najbliższego punktu, jeżeli punkt nie leży w aktualnym rozwiązaniu. 16 Oblicz deltę dla zamiany krawędzi pomiędzy tymi dwoma punktami. 17Jeżeli delta jest mniejsza od zera, to dodaj ten ruch do listy ruchów kandydackich. 18 Posortuj wygenerowane ruchy kandydackie od  ${\tt najlepszego}\ {\tt do}\ {\tt najgorszego}\,.$ 19 Jeżeli nie wygenerowano ruchów kandydackich, to przerwij zewnętrzną pętlę, w przeciwnym wypadku: Jeżeli delta najlepszego punktu nie jest mniejsza od zera, to przerwij zewnętrzną pętlę, w przeciwnym wypadku: 21 Jeżeli typ najlepszego ruchu to pointOuterInnerChange: W rozwiązaniu zamień punkty wskazane przez 22najlepszy kandydacki ruch. 23 W przeciwnym wypadku: 24 W rozwiązaniu zamień krawędzie wskazane przez najlepszy kandydacki ruch.

# 2.3 Wyniki pomiarów

Pomiar	Wartość średnia	Wartość minimalna	Wartość maksymalna	Średni czas [ms]	Minimalny czas [ms]	Maksymalny czas [ms]
Lokalne przeszukiwanie w wersji stromej	17054.24	14433.00	19243.00	19400	16502	23334
dla kroA200 Wykorzystanie ocen ruchów						
z poprzednich iteracji dla kroA200	16958.04	14813.00	19128.00	385	276	862
Ruchy kandydackie dla kroA200	17149.35	15565.00	18977.00	489	396	746
Lokalne przeszukiwanie w wersji stromej dla kroB200	17114.17	14682.00	20310.00	18859	15488	22255
Wykorzystanie ocen ruchów z poprzednich iteracji dla kroB200	17077.72	15493.00	19104.00	374	302	467
Ruchy kandydackie dla kroB200	17211.44	15896.00	18945.00	477	373	645

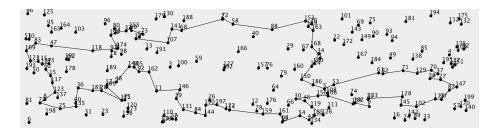
# 2.4 Wizualizacje najlepszych rozwiązań

# 2.4.1 Lokalne przeszukiwanie w wersji stromej dla kroA200



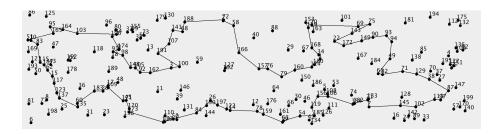
Rysunek 7: Lokalne przeszukiwanie w wersji stromej dla kroA200

# 2.4.2 Wykorzystanie ocen ruchów z poprzednich iteracji dla kroA200



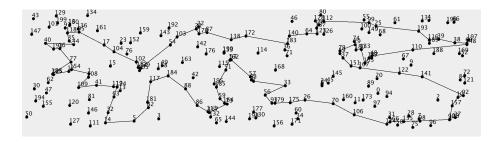
Rysunek 8: Wykorzystanie ocen ruchów z poprzednich iteracji dla kroA200

# 2.4.3 Ruchy kandydackie dla kroA200



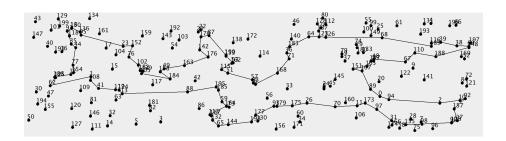
Rysunek 9: Ruchy kandydackie dla kroA200

### 2.4.4 Lokalne przeszukiwanie w wersji stromej dla kroB200



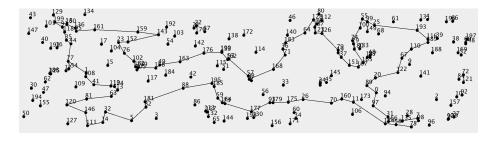
Rysunek 10: Lokalne przeszukiwanie w wersji stromej dla kroB200

### 2.4.5 Wykorzystanie ocen ruchów z poprzednich iteracji dla kroB200



Rysunek 11: Wykorzystanie ocen ruchów z poprzednich iteracji dla kroB200

# ${\bf 2.4.6}\quad {\bf Ruchy\ kandydackie\ dla\ kroB200}$



Rysunek 12: Ruchy kandydackie dla kroB200

### 2.5 Wnioski

Z wymienionych wyżej pomiarów można wywnioskować, że wykorzystanie oceny ruchów z poprzednich iteracji albo ruchów kandydackich znacząco przyspieszania działanie algorytmu - czas jednej iteracji jest zredukowany o dwa rzędy wielkości. Dystans osiągany przez zmodyfikowane algorytmy jest zbliżony do tych osiąganych przez algorytm wzorcowy, przy czym wykorzystanie oceny ruchów z poprzednich iteracji uzyskuje średni wynik lepszy zarówno od ruchów kandydackich jak i algorytmu wzorcowego.

### 3 Zadanie 2

### 3.1 Opis zadania

Zadanie polega na implementacji lokalnego przeszukiwania dla zmodyfikowane problemu komiwojażera. Lokalne przeszukiwanie my być zaimplementowane w wersjach stromej i zachłannej z dwoma różnym rodzajami sasiedztwa.

### 3.2 Opis zaimplementowanych algorytmów

# 3.2.1 Algorytm lokalnego przeszukiwania w wersji zachłannej dla zamiany wierzchołków

```
Wygeneruj losowe rozwiązanie.
   Dopóki nowe rozwiązanie jest lepsze:
3
       Oznacz, że nowe rozwiązanie jest gorsze.
4
       Wygeneruj losową serię.
5
       Dla każdego punktu w serii:
6
           Wygeneruj drugą losową serię.
           Dla każdego punktu w drugiej losowej serii:
8
                Jeżeli wybrany punkt jest taki sam jak punkt z
                   pierwszej serii, to przejdź do następnego
                   punktu z drugiej serii.
                Oblicz deltę.
9
10
                Jeżeli delta jest mniejsza od 0:
                    Zamień punkt z rozwiązania wskazany, przez
11
                       pierwszą losową serię, na punkt z
                       drugiej serii.
                    Oznacz, że nowe rozwiązanie jest lepsze i
12
                       przejdź do pętli zewnętrznej.
```

# 3.2.2 Algorytm lokalnego przeszukiwania w wersji stromej dla zamiany wierzchołków

```
Wygeneruj losowe rozwiązanie.
   Dopóki nowe rozwiązanie jest lepsze:
3
       Oznacz, że nowe rozwiązanie jest gorsze.
4
       Wyzeruj najlepszą deltę i najlepsze punkty do zamiany.
5
       Wygeneruj losową serię.
       Dla każdego punktu w serii:
6
7
           Wygeneruj drugą losową serię.
8
           Dla każdego punktu w drugiej losowej serii:
9
         Jeżeli wybrany punkt jest taki sam jak punkt z
             pierwszej serii, to przejdź do następnego punktu z
             drugiej serii.
               Oblicz deltę.
10
                Jeżeli delta jest lepsza od najlepszej delty:
11
12
                    Zamień najlepszą deltę na obliczoną deltę.
13
                    Zamień znalezione punkty z obecnymi
                       punktami do zamiany.
14
                    Oznacz, że nowe rozwiązanie jest lepsze.
```

# 3.2.3 Algorytm lokalnego przeszukiwania w wersji zachłannej dla zamiany krawędzi

```
Wygeneruj losowe rozwiązanie.
   Dopóki nowe rozwiązanie jest lepsze:
       Oznacz, że nowe rozwiązanie jest gorsze.
3
       Wyzeruj najlepszą deltę i najlepsze punkty do zamiany.
4
5
       Wylosuj czy następuje wymiana wierzchołków
           pozatrasowych czy krawędzi wewnątrz trasowych
       Jeżeli wylosowano wymianę wierzchołków pozatrasowych
6
7
         Wygeneruj losową serię.
8
         Dla każdego punktu w serii:
9
              Oblicz dystans aktualnego rozwiązania.
10
              Wygeneruj drugą losową serię bez punktów z
                 aktualnego rozwiązania.
              Dla każdego punktu w drugiej losowej serii:
11
                  Jeżeli wybrany punkt jest taki sam jak punkt
12
                     z pierwszej serii, to przejdź do
                     następnego punktu z drugiej serii.
13
                  Oblicz deltę.
14
                  Jeżeli delta jest mniejsza od zera
15
                      Zamień znalezione dwa punkty ze sobą.
                      Oznacz, że nowe rozwiązanie jest lepsze i
16
                         przejdź do pętli zewnętrznej.
17
     Jeżeli wylosowano wymianę krawędzi
18
         Wygeneruj losową serię.
19
         Dla każdej krawędzi w serii:
20
              Wygeneruj drugą losową serię.
21
              Dla każdej krawędzi w drugiej losowej serii:
22
                  Jeżeli wybrana krawędź jest taka sama jak
                     krawędź z pierwszej serii lub sąsiadują za
                     sobą, to przejdź do następnej krawędzi z
                     drugiej serii.
23
                  Oblicz deltę.
24
                  Jeżeli delta jest mniejsza od zera
25
                      Zamień znalezione dwie krawędzie.
26
                      Oznacz, że nowe rozwiązanie jest lepsze i
                          przejdź do pętli zewnętrznej.
```

# 3.2.4 Algorytm lokalnego przeszukiwania w wersji stromej dla zamiany krawedzi

```
Wygeneruj losowe rozwiązanie.
Dopóki nowe rozwiązanie jest lepsze:
Oznacz, że nowe rozwiązanie jest gorsze.
Wyzeruj najlepszą deltę i najlepsze punkty do zamiany.
Wygeneruj losową serię.
Dla każdego punktu w serii:
```

```
7
            Oblicz dystans aktualnego rozwiązania.
            Wygeneruj drugą losową serię bez punktów z
8
               aktualnego rozwiązania.
9
           Dla każdego punktu w drugiej losowej serii:
                Jeżeli wybrany punkt jest taki sam jak punkt z
10
                   pierwszej serii, to przejdź do następnego
                   punktu z drugiej serii.
11
                Oblicz deltę.
                Jeżeli delta jest lepsza od najlepszej delty:
12
13
                    Zamień najlepszą deltę na obliczoną deltę.
                    Zamień znalezione punkty z obecnymi
14
                       punktami do zamiany.
                    Oznacz, że nowe rozwiązanie jest lepsze.
15
16
       Wygeneruj losową serię.
17
       Dla każdego punktu w serii:
            Wygeneruj drugą losową serię.
18
19
            Dla każdej krawędzi w drugiej losowej serii:
20
                Jeżeli wybrana krawędź jest taka sama jak
                   krawędź z pierwszej serii lub sąsiadują za
                   sobą, to przejdź do następnej krawędzi z
                   drugiej serii.
21
                Oblicz deltę.
22
                Jeżeli delta jest lepsza od najlepszej delty:
23
                    Zamień najlepszą deltę na obliczoną deltę.
24
                    Zamień znalezione punkty z obecnymi
                       punktami do zamiany.
25
                    Oznacz, że nowe rozwiązanie jest lepsze.
26
       Jeżeli najlepsza delta jest mniejsza od 0, to zamień
           znalezione dwa punkty ze sobą.
```

### 3.2.5 Sposób randomizacji kolejności przeglądania

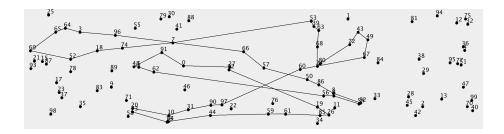
W algorytmie wykorzystano randomizację kolejności przeszukiwania. Są to wszystkie operacje opisane jako generowanie serii. Polegają one na wygenerowaniu indeksów krawędzi lub punktów (w zależności od tego co będzie wymieniane) w losowej kolejności. Następnie, gdy przeglądane są kolejne punkty lub krawędzie są one pobierane z wygenerowanej serii, dzięki czemu kolejność przeglądania za każdą iteracją pętli głównej jest inna.

# 3.3 Wyniki pomiarów

Pomiar	Wartość średnia	Wartość minimalna	Wartość maksymalna	Średni czas [ms]	Minimalny czas [ms]	Maksymalny czas [ms]
Zamiana wierzchołków						
w wersji stromej	18116.54	14316.00	16646.00	701	436	925
dla $kroA100$						
Zamiana wierzchołków						
w wersji zachłannej	16747.61	13694.00	16207.00	116	71	224
dla kroA100						
Zamiana krawędzi						
w wersji stromej	12545.69	10769.00	11889.00	685	517	858
dla $kroA100$						
Zamiana krawędzi						
w wersji zachłannej	13469.44	11091.00	14262.00	56	26	92
dla $kroA100$						
Zamiana wierzchołków						
w wersji stromej	17721.50	14033.00	15635.00	717	504	1108
dla $kroB100$						
Zamiana wierzchołków						
w wersji zachłannej	16873.84	12300.00	15330.00	106	72	158
dla $kroB100$						
Zamiana krawędzi						
w wersji stromej	12541.73	11199.00	13471.00	665	502	835
dla $kroB100$						
Zamiana krawędzi						
w wersji zachłannej	13261.47	11477.00	13227.00	60	25	115
dla $kroB100$						

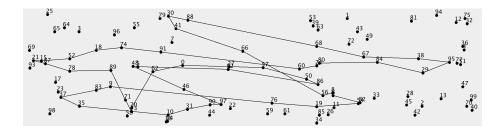
# 3.4 Wizualizacje najlepszych rozwiązań

# 3.4.1 Zamiana wierzchołków w wersji stromej dla kroA100



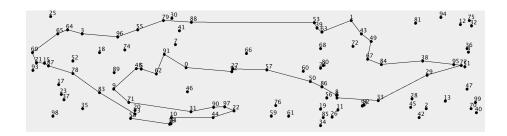
Rysunek 13: Zamiana wierzchołków w wersji stromej dla kroA100

# 3.4.2 Zamiana wierzchołków w wersji zachłannej dla kroA100



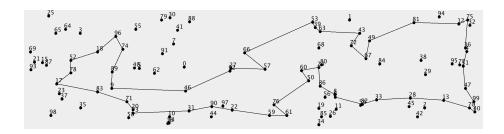
Rysunek 14: Zamiana wierzchołków w wersji zachłannej dla kroA100

### 3.4.3 Zamiana krawędzi w wersji stromej dla kroA100



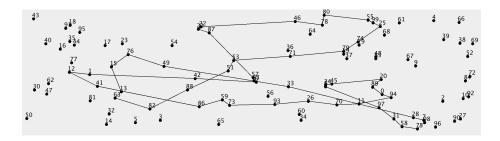
Rysunek 15: Zamiana krawędzi w wersji stromej dla kro<br/>A100  $\,$ 

# 3.4.4 Zamiana krawędzi w wersji zachłannej dla kroA100



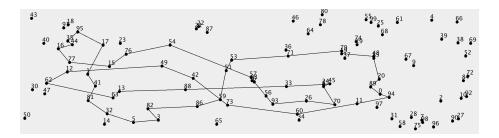
Rysunek 16: Zamiana krawędzi w wersji zachłannej dla kro<br/>A100

# 3.4.5 Zamiana wierzchołków w wersji stromej dla kro ${ m B100}$



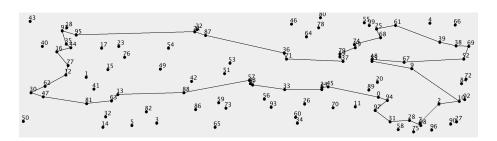
Rysunek 17: Zamiana wierzchołków w wersji stromej dla kro<br/>B100

# 3.4.6 Zamiana wierzchołków w wersji zachłannej dla kroB100



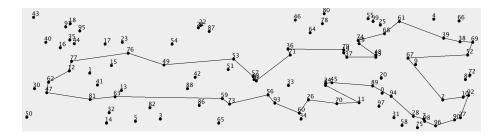
Rysunek 18: Zamiana wierzchołków w wersji zachłannej dla kroB100

# 3.4.7 Zamiana krawędzi w wersji stromej dla kro $\mathrm{B}100$



Rysunek 19: Zamiana krawędzi w wersji stromej dla kroB100

#### 3.4.8 Zamiana krawędzi w wersji zachłannej dla kroB100



Rysunek 20: Zamiana krawędzi w wersji zachłannej dla kroB100

#### 3.5 Wnioski

Z wymienionych wyżej pomiarów można wywnioskować, że dla podanych warunków problemu zamiana kolejności krawędzi dla obu typów algorytmu daje dużo lepsze wyniki niż wymiana wierzchołków. Moża również zaobserwować, że wersja zachłanna dla zamiany wierzchołków daje średnio lepsze wyniki od wersji stromej. Dla zamiany kolejności krawędzi rozwiązania wyniki są odwrotne - wersja stroma daje średnio lepsze rezultaty od wersji zachłannej. Wersja stroma ma o wiele większe czasy wykonywania z powodu, że musi zawsze przeszukiwać całe rozwiązanie w poszukiwaniu najlepszego ruchu, a wersja zachłanna wybiera pierwszy poprawiający rozwiązanie ruch.

### 4 Zadanie 1

### 4.1 Opis zadania

Rozważany problem to zmodyfikowany problem komiwojażera. Dany jest zbiór wierzchołków i macierz odległości pomiędzy każdą parą wierzchołków. Celem zadania jest znalezienie najkrótszej ścieżki zamkniętej przechodzącą przez 50% wszystkich wierzchołków (w przypadku nieparzystej liczby wierzchołków liczba jest zaokrąglana w górę).

### 4.2 Opis zaimplementowanych algorytmów

### 4.2.1 Algorytm zachłanny greedy cycle

```
Wybierz pierwszy punkt.
  Wybierz drugi punkt leżący najbliżej pierwszego.
3
  Jeżeli nie dodałeś wszystkich punktów:
4
    Dla pozostałych wolnych punktów:
5
      Dla każdej krawędzi w aktualnym rozwiązaniu:
6
         Oblicz koszt dodania punktu do rozwiązania w danej
            krawędzi.
7
         Sprawdź czy to jest najlepsze rozwiązanie w danym
            momencie.
8
    Dodaj znaleziony najlepszy punkt w wybranej krawędzi do
        cyklu.
```

### 4.2.2 Algorytm z żalem oparty o 1-żal

```
1
  Wybierz pierwszy punkt.
  Wybierz drugi punkt leżący najbliżej pierwszego.
  Jeżeli nie dodałeś wszystkich punktów:
    Dla pozostałych wolnych punktów:
      Dla każdej krawędzi w aktualnym rozwiązaniu:
5
        Oblicz koszt dodania punktu do rozwiązania w danej
6
            krawędzi.
        Dodaj punkt do listy potencjalnych rozwiązań wraz z
7
            kosztem dodania.
      Oblicz żal dla danego punktu
8
9
    {\tt W} liście potencjalnych rozwiązań znajdź rozwiązanie z
        największym żalem.
    Dodaj znalezione rozwiązanie z największym żalem do cyklu.
```

# 4.3 Wyniki pomiarów

### 4.3.1 Algorytm zachłanny dla problemu kroA100

Pomiar	Wynik
Wartość średnia	12898.45
Wartość minimalna	11325.00
Wartość maksymalna	14067.00

### 4.3.2 Algorytm oparty o żal dla problemu kroA100

Pomiar	Wynik
Wartość średnia	16879.11
Wartość minimalna	14456.00
Wartość maksymalna	17899.00

### 4.3.3 Algorytm zachłanny dla problemu kroB100

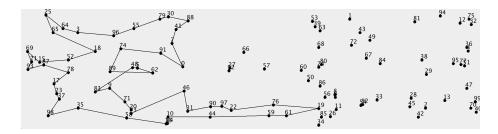
Pomiar	Wynik
Wartość średnia	12710.59
Wartość minimalna	10240.00
Wartość maksymalna	11320.00

### 4.3.4 Algorytm oparty o żal dla problemu kroB100

Pomiar	$\mathbf{W}\mathbf{y}\mathbf{n}\mathbf{i}\mathbf{k}$
Wartość średnia	17245.51
Wartość minimalna	15547.00
Wartość maksymalna	16965.00

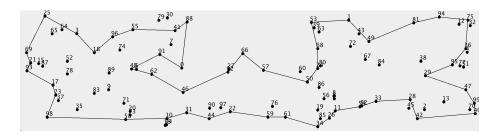
# 4.4 Wizualizacje najlepszych rozwiązań

# 4.4.1 Algorytm zachłanny dla problemu kroA100



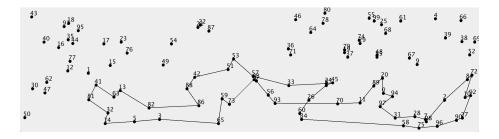
Rysunek 21: Algorytm zachłanny dla problemu kroA100

# 4.4.2 Algorytm oparty o żal dla problemu kro<br/>A100



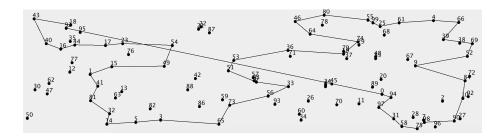
Rysunek 22: Algorytm oparty o żal dla problemu kroA100

# 4.4.3 Algorytm zachłanny dla problemu kroB100



Rysunek 23: Algorytm zachłanny dla problemu kroB100

### 4.4.4 Algorytm oparty o żal dla problemu kroB100



Rysunek 24: Algorytm oparty o żal dla problemu kroB100

### 4.5 Wnioski

Z wymienionych wyżej pomiarów można wywnioskować, że dla podanych warunków problemu (odwiedzanie połowy punktów), algorytm zachłanny radzi sobie lepiej od algorytmu opartego o żal (cykl, który generuje ma mniejszą długość). Przeprowadzono również testy dla przypadku, gdy oba te algorytmy uruchomione zostaną dla wszystkich punktów. Wtedy wyniki są odmienne, algorytm z żalem okazuje się lepszy od algorytmu zachłannego. Jest to spowodowane tym, że dla warunków zadania z odwiedzeniem połowy punktów algorytm z żalem czasami dodaje punkty, które mają duży żal, a w ogóle nie powinny zostać dodane do cyklu z powodu dużego kosztu ich dodania. Gdy odwiedzone mają być wszystkie punkty, koszt dodania punktu nie ma takiego znaczenia, ponieważ prędzej lub później i tak każdy punkt będzie musiał zostać dodany.

# 5 Kod programu

Repozytorium z kodem programu dostępne jest pod adresem:  $\verb|https://github.com/adrianstepienfsw/AEM1|$