

Kierunek: Informatyka, semestr V  
Specjalność: Aplikacje Internetowe i Mobilne  
Rok akademicki: 2022/2023

## Inteligencja obliczeniowa LABORATORIUM

### Zajęcia 4.

Algorytmy przeszukiwania lokalnego (*local search*)

#### CEL ZAJĘĆ

Zapoznanie studentów z grupą algorytmów przeszukiwania lokalnego, ich implementacja dla wybranych problemów optymalizacji ciągłej oraz dyskretnej, eksperymenty obliczeniowe.

#### PROBLEM 1

##### Definicja problemu

##### **Problem komiwojażera (*travelling salesman problem*)**

Definicja jak w konspekcie z Zajęć 3 (Problem 2):

Graf  $G = (V, E)$ , gdzie:

- $V = \{c_1, \dots, c_n\}$  – zbiór miast,
- $E$  – zbiór krawędzi odpowiadających połączeniom między miastami, gdzie określona jest odległość  $d_{ij} \in \mathbb{N}$  między każdą parą miast  $c_i, (c_j \in V)$ .

##### Pytanie:

Znaleźć najkrótszą drogę łączącą wszystkie miasta należące do  $V$  tak, aby każde miasto było odwiedzone dokładnie jeden raz.

#### Algorytm przeszukiwania lokalnego i jego implementacja

##### **Opis**

Wykorzystamy algorytm przeszukiwania lokalnego (*local search*) o następującym pseudokodzie:

```

algorytm LocalSearch_1
{
    local = FALSE
    vc = wybierz_rozwiazanie_poczkowe()
    ocen(vc)
    do
    {
        vn = wybierz_rozwiazanie_z_otoczenia(vc)
        If (f(vn) jest lepsze od f(vc)
            vc = vn;
        else
            local = TRUE
    }
    while not local
}

```

### Kodowanie rozwiązania

Wektor zmiennych  $x = (x_0, x_1, \dots, x_{n-1})$ ,  $x_i \in [0, n)$  tworzący permutację (reprezentacja ścieżkowa). Przykładowo dla grafu z 6 miastami  $x = [0, 2, 4, 3, 1, 5]$  oznacza znaną trasę 0-2-4-3-1-5-0.

### Funkcja celu

Suma odległości między odwiedzanymi miastami (min).

### Ograniczenia

Wszystkie miasta muszą zostać odwiedzone i każde miasto odwiedzamy dokładnie jeden raz.

### Eksperyment

Celem eksperymentu jest znalezienie rozwiązania przybliżonego z wykorzystaniem powyższego algorytmu heurystycznego. Eksperyment przeprowadź dla zbioru danych testowych zawartych w pliku `berlin52.tsp` z biblioteki TSPLIB (<http://elib.zib.de/pub/mp-testdata/tsp/tsplib/tsp/index.html>). (podobnie jak na Zajęciach 2, 3).

Uwaga! Zakładamy, że graf jest pełny. Co to oznacza w sensie struktury danych do jego reprezentowania (przypomnij sobie metody reprezentowania grafu z przedmiotu *Algorytmy i struktury danych*).

Przyjmij następujące postacie funkcji:

- `wybierz_rozwiazanie_poczkowe()` – powinna zwracać rozwiązanie początkowe:
  - Uzyskane z miast rozpatrywanych po kolei: 0-1-2-3-...-
  - Losowo wygenerowane rozwiązanie.
- `wybierz_rozwiazanie_z_otoczenia(vc)` – powinna zwracać poprawione rozwiązanie z sąsiedztwa `vc`, gdzie sąsiedztwo/otoczenie danego rozwiązania definiujemy jako zbiór rozwiązań (tras) powstałych poprzez zmianę kolejności odwiedzania poszczególnych miast (dokładniej: mając permutację  $n$  liczb dokonujemy zamiany miast na pozycjach  $i$  oraz  $j$ , gdzie  $i, j = 0, \dots, n-1$ ):
  - Pierwsze uzyskane rozwiązanie lepsze od `vc`
  - Najlepsze rozwiązanie spośród wszystkich sąsiadów `vc`

Określ:

- a) Rozpatrz powyższe 4 przypadki i określ: jaką trasę znalazłeś i ile wynosi długość tej trasy?
- b) Jak jest jakość tego rozwiązania, czyli o ile procent jest ono gorsze od rozwiązania wskazanego jako rozwiązanie najlepsze znane?
- c) Porównaj uzyskane rozwiązanie z rozwiązaniem uzyskanym na Zajęciach 2, 3 za pomocą algorytmu konstrukcyjnego najbliższego sąsiada.
- d) Wykorzystaj rozwiązanie uzyskane za pomocą algorytmu konstrukcyjnego najbliższego sąsiada jako rozwiązanie początkowe (`wybierz_rozwiazanie_poczatkowe()`) i sprawdź jakość uzyskiwanych rozwiązań dla obu przypadków działania funkcji `wybierz_rozwiazanie_z_otoczenia(vc)`.
- e) W jaki inny sposób moglibyśmy zdefiniować sąsiedztwo rozwiązania?