Bartłomiej Barszczak WEAIiIB Automatyka i Robotyka Rok II semestr IV grupa 3

Zadanie 1

```
#include <iostream
#include <map>
#include <random>
       helper.clear();
   std::random device dev;
   std::mt19937 rng(dev());
    std::vector<std::vector<int>> matrix = {};
```

```
helper.clear();
        helper.push back((int) random value(rng));
   helper.clear();
            helper.push back(INF);
for (int i = 0; i < data.first.size(); i++) {</pre>
   if (i == data.first.size() - 1)
    al.insert(al.cend(), {node, helper});
```

```
std::mt19937 rng(dev());
std::uniform int distribution<std::mt19937::result type> random node(0,
std::vector<int> result = {current, current}; // najkrotsza sciezka
nodes.erase(std::find(nodes.cbegin(), nodes.cend(), current)); // usuniecie
```

```
costs.clear(); // czyszczenie wektora kosztow oraz dodanie nowych kosztow
    costs.reserve(result.size());
    for (int i = 1; i < result.size(); i++) {
        costs.push_back(wages.find({current, neighbour})->second);
}

// wstawianie nowo wybranego wierzcholka w najtanszym miejscu sciezki
    int min_cost = INF;
    for (auto cost: costs)
        if (cost < min_cost)
            min_cost = cost;

for (int i = 0; i < costs.size(); i++) {
        if (costs[i] == min_cost) {
            result.insert(std::next(result.cbegin(), i + 1), neighbour);
            break;
        }
    }

    // usuniecie nowego wierzcholka z wektora wierzcholkow, to oznacza ze dany
    wierzcholek juz odwiedzilismy
        nodes.erase(std::find(nodes.cbegin(), nodes.cend(), neighbour));
        total_cost += wages.find({neighbour, current})->second; // zaktualizowanie
    calkowitego kosztu
        current = neighbour;

}
// dodanie ostatniego kosztu przejscia do calkowitego kosztu
    total_cost += wages.find({neighbour, result[0]})->second;

return {result, total_cost};
}
```

Zadanie 2

Istotne dla algorytmu jest to jaki wierzchołek początkowy zostanie wybrany, ponieważ w zależności od tego jaki wylosujemy uzyskamy różne ścieżki najczęściej z różnymi kosztami. Wagi ujemne nie przeszkadzają w wykonaniu się algorytmu.

Zdefiniowane dane:

```
// losowo wygenerowane dane
   std::vector<std::vector<int>> m2 = create_matrix(25); // stworzenie macierzy o
rozmiarze 25
   auto g2 = am2al(m2);
   auto result2 = near_in(g2.adj_list, g2.wages);
   do_presentation(result2); // prezentowanie wynikow dla losowo wygenerowanych
danych

// macierz "jednostkowa"
   std::vector<std::vector<int>> m3 = identity_matrix(10, 5);
   auto g3 = am2al(m3);
   auto result3 = near_in(g3.adj_list, g3.wages);
   do_presentation(result3); // prezentowanie wynikow dla macierzy "jednostkowej"
   return 0;
}
```

```
9 -> 5 -> 7 -> 2 -> 6 -> 4 -> 1 -> 3 -> 0 -> 8 -> 9

Cost: 33

3 -> 24 -> 17 -> 21 -> 13 -> 19 -> 23 -> 8 -> 12 -> 22 -> 7 -> 15 -> 14 -> 2 -> 9 -> 1 -> 5 -> 20 -> 0 -> 6 -> 4 -> 18 -> 10 -> 11 -> 16 -> 3

Cost: 110

7 -> 9 -> 8 -> 6 -> 5 -> 4 -> 3 -> 2 -> 1 -> 0 -> 7

Cost: 50
```

Rysunek 1 Prezentacja wyników odpowiednio dla pierwszego, drugiego i trzeciego grafu

Zadanie 3

Złożoność obliczeniowa algorytmu: O(n²)

Różnica między algorytmem NEARIN a pozostałymi	
Algorytm najbliższego sąsiada	Algorytm również wybiera najbliższego sąsiada, ale umieszcza go na
	koniec ścieżki, a nie jak w przypadku algorytmu NEARIN szuka najtańszego wstawienia
Algorytm G-TSP	Algorytm najpierw sortuje wagi w niemalejący ciąg i do ścieżki dodaje ten
	o najmniejszej wadze uważając na to czy nie tworzy się podcykl.
Algorytm FARIN	Różnica polega na tym, że jest wybierany nie najbliższy a najdalszy sąsiad
Algorytm k-Opt	Algorytm poprawia wyznaczoną wcześniej ścieżkę który zastępuje stare, gorsze krawędzie lepszymi, podczas całego wykonywania działa na początkowej ścieżce a nie na poprawianej.
Algorytm Christofidesa	Algorytm najpierw tworzy minimalne drzewo rozpinające, następnie tworzony jest na jego podstawie multigraf w którym wyznaczany jest cykl Eulera z którego wyznaczmy cykl Hamiltona.