

Optymalizacja Kombinatoryczna - Projekt 1

Wykonali:

Filip Rosiak - 151799 - filip.rosiak@student.put.poznan.pl

Jakub Stefański - 151876 - jakub.stefanski.1@student.put.poznan.pl

Data wręczenia sprawozdania:

I. Informacje podstawowe

Temat projektu: Problem III - Capacitated Vehicle Routing Problem with Time Windows
(problem marszrutyzacji z ograniczeniami pojemności i oknami czasowymi)

Opis problemu: problem decyzyjny polegający na wyznaczeniu optymalnych tras przewozowych dla pewnej ściśle określonej liczby środków transportu, której zadaniem jest obsłużenie zbioru klientów znajdujących się w różnych punktach przy zachowaniu ograniczeń. Kryterium optymalizacji jest całkowity koszt transportu (wyrażony odległościowo, cenowo lub czasowo).

Kod źródłowy - język C++.

Środowisko - Linux.

Obsługa program:

- sugerowana kompilacja: `g++ -std=c++11 cvrptw.cpp`
- uruchamianie programu: `./a.out <plik_wejściowy> <plik_wyjściowy> <ilość klientów do wczytania(-1 aby wczytać wszystkich klientów)>`

II. Rozwiązania problemu

a) algorytm zachłanny

Algorytm na początku każdej iteracji głównej pętli while za punkt startowy wybiera magazyn, a za następnego klienta wybiera domyślnie pierwszego klienta zapisanego w wektorze klientów. Następnie, sprawdza po kolei wektor w celu znalezienia klienta, którego jest w stanie obsłużyć i który najlepiej spełnia warunki funkcji *najlepszy_lokalnie_klient*. W przypadku znalezienia następnego klienta dodajemy go do obecnej trasy i następuje jego obsługa tzn. aktualizujemy zmienne związane z obsługą tras i usuwamy go z wektora dostępnych klientów.

W przeciwnym przypadku, tj. kiedy nie znaleziono lepszego klienta od domyślnego i nie może zostać on obsłużony w tej trasie następuje podsumowanie trasy i rozpoczęcie następnej. Alternatywą na zakończenie trasy jest skończenie się ładunku w ciężarówce. Cykl ten wykonuje się aż w liście klientów zostanie sam magazyn.

Główną zaletą tego algorytmu jest jego szybkość (złożoność $O(n^2)$), a nie jakość jego rozwiązań.

```
194     int nastepny_klient = 1; // pomijamy magazyn (klienci[0] = magazyn), przypisujemy pierwszego klienta z listy
195     for (int i = 2; i < (int)klienci.size(); i++) { // szukanie najlepszego lokalnego następnego klienta
196         if (czy_dojedzie(obecny_klient, klienci[i], czas) &&
197             zdazy_wrocic(obecny_klient, klienci[i], czas) &&
198             czy_wystarczy(klienci[i], ladownosc) &&
199             najlepszy_lokalnie_klient(obecny_klient, klienci[i])
200             < najlepszy_lokalnie_klient(obecny_klient, klienci[nastepny_klient])) {
201             nastepny_klient = i; // przypisanie zalezonego lepszego klienta
202         }
203     }
204
205     // gdy nie znajdzie następnego pasującego klienta i pierwszy z listy (ustawiany domyślnie) nie może być obsłużony,
206     // przypisuje wartość -1, która reprezentuje brak następnego klienta
207     if (nastepny_klient == 1 &&
208         (!czy_dojedzie(obecny_klient, klienci[1], czas) ||
209          !zdazy_wrocic(obecny_klient, klienci[1], czas) ||
210          !czy_wystarczy(klienci[1], ladownosc))) {
211         nastepny_klient = -1;
212     }
```

Krótki opis funkcji występujących w programie:

dodaj_klienta() - dodaje klienta do globalnego wektora klientów

wczytanie_pliku() - wczytywanie danych z pliku wejściowego

czy_wystarczy() - sprawdza, czy ciężarówce wystarczy towaru na konkretnego klienta

czy_dojedzie() - sprawdza czy ciężarówka zdąży dojechać do klienta (lub magazynu) przed końcem jego obsługi

zdazy_wrocic() - sprawdza czy ciężarówka zdąży wrócić do magazynu po obsłużeniu danego klienta

najlepszy_lokalnie_klient() - ocenia najlepszego następnego klienta (w tym przypadku szuka najbliższego klienta od obecnej lokalizacji)

czy_dopuszczalne() - sprawdza, czy da się obsłużyć każdego klienta niezależnie, służy do walidacji problemu

zachlanny() - implementacja wyżej opisanego algorytmu zachłannego w programie