Rozszerzenia lokalnego przeszukiwania

Autorzy: Dominik Maćkowiak 151915, Szymon Szymankiewicz 151821

Opis zadania

Celem zadania jest rozwiązanie zmodyfikowanego problemu komiwojażera poprzez znalezienie dwóch rozłącznych cykli, obejmujących wszystkie wierzchołki. Każdy cykl powinien zawierać połowę wierzchołków (lub o jeden więcej w przypadku nieparzystej liczby).

Dane są dwie instancje ("kroA200" oraz kroB200") z biblioteki TSPlib, które zawierają informacje o położeniu konkretnych wierzchołków. Celem zadania jest utworzenie z każdej instancji dwa rozłączne cykle, tak aby ich łączna długość była jak najmniejsza.

Zaimplementowano i porównano trzy metaheurystyki:

- MSLS wielokrotne lokalne przeszukiwanie z losowych punktów startowych,
- ILS iteracyjne przeszukiwanie lokalne z niewielką perturbacją,
- LNS przeszukiwanie z dużą perturbacją typu *Destroy-Repair*.

Jako lokalne przeszukiwanie wykorzystano wersję stromą z zamianą krawędzi. Dla ILS zastosowano perturbację przez wymianę kilku elementów, a dla LNS – usunięcie i odbudowę 30% rozwiązania.

Każdą metodę uruchamiano 10 razy, MSLS wykonywało 200 iteracji, a ILS i LNS działały przez czas równy średniemu czasowi MSLS.

Algorytmy

MSLS

Zainicjalizuj najlepsze znalezione rozwiązanie jako puste

Powtarzaj określoną liczbę razy (200 razy):

- a. Wygeneruj losowe rozwiązanie początkowe, składające się z dwóch cykli
- b. Zastosuj lokalne przeszukiwanie do poprawy tego rozwiązania:
 - Wykorzystaj algorytm lokalnego przeszukiwania w wersji stromej (steepest)
- c. Jeśli uzyskane rozwiązanie jest lepsze (ma krótszą długość cykli) niż dotychczas najlepsze, zapamiętaj je jako nowe najlepsze

Po wykonaniu wszystkich prób zwróć najlepsze znalezione rozwiązanie oraz jego długość

Perturbacia

Perturbacja polega na wykonaniu z szansą 1/3 jednej z akcji:

- Zamiana wierzchołków między cyklami
- Zamiana wierzchołków w jednym cyklu (½ szans na wybranie cyklu 1 lub 2)
- Zamiana krawędzi w jednym cyklu (½ szans na wybranie cyklu 1 lub 2)

Wykonujemy 3 takie perturbacje

ILS

Wygeneruj początkowe rozwiązanie (dwa cykle)

Popraw je za pomocą lokalnego przeszukiwania:

• Wykorzystaj algorytm lokalnego przeszukiwania **w wersji stromej (steepest)** Zainicjalizuj to rozwiązanie jako najlepsze znalezione

Powtarzaj aż do osiągnięcia limitu czasu (średni czas MSLS dla aktualnej instancji):

- a. Utwórz kopię aktualnie najlepszego rozwiązania
- b. Wprowadź perturbacje:
 - Wykonaj 3 losowe operacje typu swap, aby wydostać się z lokalnego optimum
- c. Zastosuj ponownie lokalne przeszukiwanie **Steepest** na zmodyfikowanym rozwiązaniu
- d. Jeżeli nowe rozwiązanie ma lepszą długość (niższą wartość funkcji celu), zaakceptuj je jako nowe najlepsze

Po upływie limitu czasu zwróć najlepsze znalezione rozwiązanie oraz jego długość

Destroy

Wśród dwóch cykli, które są rozwiązaniem, wybieramy losowo 30% wierzchołków Usuwamy z cyklów te wybrane wierzchołki Jeśli zdarzy się że cykl nie jest zamknięty to go domykamy

Repair

Przywracamy usunięte wierzchołki do cykli w kolejności malejącego żalu

- 1. Oblicz żal dla wstawienia wierzchołka do cyklu 1 i 2
- 2. Wybierz cykl z większym żalem (lub mniejszym wzrostem długości w przypadku remisu)
- 3. Wstaw wierzchołek do tego cyklu

Zamknij cykle, jeśli nie są zamknięte

INS

Wygeneruj początkowe rozwiązanie (dwa cykle)

Popraw je za pomocą przeszukiwania lokalnego (**steepest**) Zainicjalizuj rozwiązanie jako najlepsze

Powtarzaj aż do osiągnięcia limitu czasu (średni czas MSLS dla aktualnej instancji):

- a. Utwórz kopię najlepszego znalezionego rozwiązania
- b. **Destroy -** losowo usuń część wierzchołków z obu cykli (**30% wierzchołków**), pozostawiając resztę niezmienioną
- c. **Repair** odbuduj cykle, wstawiając usunięte wierzchołki ponownie, stosując **ważony 2-żal**
- d. Jeżeli nowe rozwiązanie jest lepsze (ma mniejszą długość cykli), zaakceptuj je jako nowe najlepsze

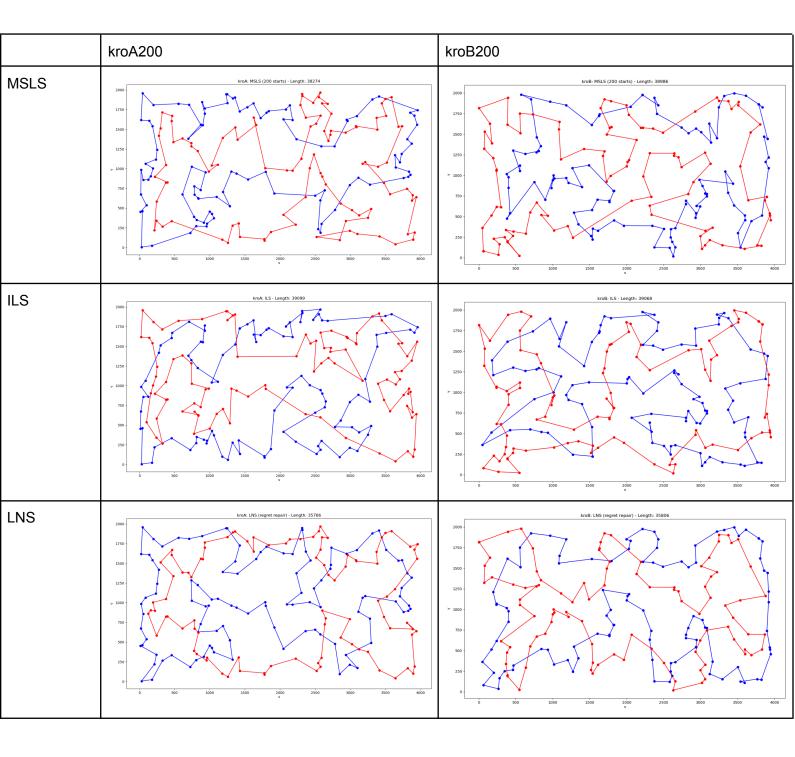
Zwróć najlepsze znalezione rozwiązanie oraz jego długość po upływie limitu czasu

Wyniki eksperymentu obliczeniowego

Przeprowadziliśmy eksperyment, który polegał na zmierzeniu długości dwóch utworzonych cykli. Dla każdej instancji przeprowadziliśmy 10 testów, gdzie każdy działał przez 1300 sekund (średni czas MSLS dla 200 uruchomień). Obliczyliśmy średnią długość z tych testów, oraz wybraliśmy odcinek najdłuższy i najkrótszy.

| | kroA200 | | | kroB200 | | |
|------|---------|-------|-------|---------|-------|-------|
| | średnia | min | max | średnia | min | max |
| MSLS | 35955 | 34460 | 37262 | 36040.8 | 34948 | 37231 |
| ILS | 34401.7 | 33929 | 36542 | 35629.3 | 34523 | 37098 |
| LNS | 33342.6 | 32766 | 34240 | 33711.6 | 32806 | 34706 |

Wizualizacja dla najlepszych rozwiązań



Wnioski

Metoda LNS, wykorzystująca "Destroy–Repair", osiągnęła najlepsze średnie długości cykli dla instancji przewyższając wyniki uzyskiwane przez MSLS i ILS . MSLS, mimo że szybko poprawia rozwiązania z losowego startu, notuje gorsze wartości średnie. ILS z trzema losowymi perturbacjami znajduje się na drugim miejscu pod względem funkcji celu. Wyraźnie widać, że większa skala zaburzeń stosowana w LNS, polegająca na usunięciu około 30% wierzchołków, pozwala na eksplorację bardziej odległych obszarów przestrzeni rozwiązań i odbudowę cykli, co przekłada się na niższą wartość funkcji celu. Ze względu na stabilność i niewielką wariancję wyników, LNS wydaje się najbardziej obiecujący.

Kod programu: https://github.com/szymon240/imo-lab4