

# Zastosowanie algorytmu mrówkowego do CVRP - prezentacja wyników

Jan Szablanowski

07.04.2025

 Wprowadzenie
 Hip oteza 1
 Hip oteza 2
 Hip oteza 3
 Hip oteza 4

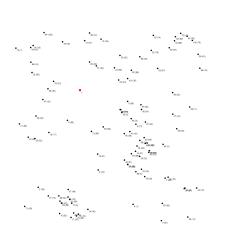
 ◆0000
 0000
 000
 00
 00

#### Problem CVRP

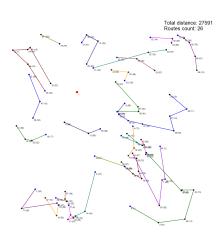
- Pojazdy dostarczają towary do klientów z jednego magazynu
- Każdy pojazd ma ograniczoną pojemność
- Klienci mają różne zapotrzebowanie na towary
- Każdy klient musi być odwiedzony dokładnie raz
- Celem jest minimalizacja całkowitego kosztu tras

Wprowadzenie Hipoteza 1 Hipoteza 2 Hipoteza 3 Hipoteza 4 O●OOO OOO OOO OOOOO

# Przykład CVRP



Rysunek 1: Instancja X-n101-k25



Rysunek 2: Optymalne rozwiązanie

# Testowane algorytmy

- 1 Algorytm mrówkowy (Ant Colony Optimization ACO) [1]
- 2 Algorytm mrówkowy z heurystyką 2-opt [2]
- 3 Algorytm mrówkowy z modyfikacją Max-Min (Max-Min ant system MMAS) [3]
- 4 Algorytm zachłanny (Greedy algorithm)

# Parametry algorytmów ACO i ACO 2-opt

- liczba mrówek = liczba wierzchołków
- liczba iteracji = 100
- współczynnik wpływu feromonu lpha=1.0
- współczynnik wpływu heurystyki (odległości)  $\beta = 5.0$
- współczynnik parowania feromonu EvaporationRate = 0.2
- współczynnik dodawania feromonu Q=10
- początkowa ilość feromonu *InitialPheromone* = 0.1

# Parametry algorytmu MMAS

- minimalna ilość feromonu *PheromoneMin* = 0.01
- maksymalna ilość feromonu PheromoneMax = 10
- początkowa ilość feromonu InitialPheromone = 10
- limit stagnacji (maksymalna liczba iteracji bez poprawy)
   StagnationLimit = 20

Algorytm mrówkowy z heurystyką 2-opt znajduje trasy o co najmniej 10% mniejszym koszcie w porównaniu do klasycznego algorytmu mrówkowego.

Wynik: Częściowo potwierdzona dla dużych instancji.

# Heurystyka 2-opt

- heurystyka lokalna (ulepsza pojedynczą trasę po jej wyznaczeniu przez kroki algorytmu mrówkowego)
- główna idea zmiana kolejności odwiedzania klientów w trasie, żeby nie było przecięć tras
- heurystyka jest stosowana również w klasycznym TSP

## Heurystyka 2-opt – przykład

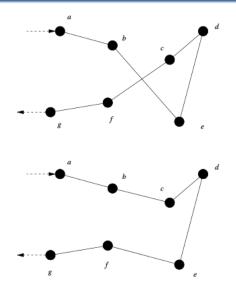
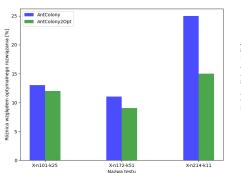
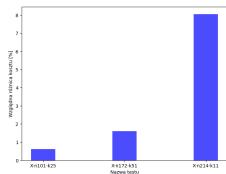


Image credit: PierreSelim, CC BY-SA 3.0, via Wikimedia Commons

Wprowadzenie Hipoteza 1 Hipoteza 2 Hipoteza 3 Hipoteza 4 ○○○○○ ○○○ ○○ ○○



Rysunek 3: Długość rozwiązania ACO i ACO 2-opt względem optymalnego



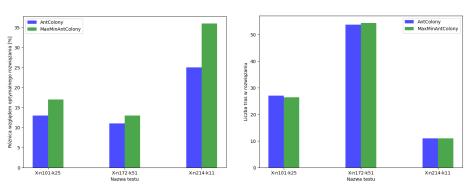
Rysunek 4: O ile procent AntColony2Opt jest lepszy od AntColony?

Algorytm mrówkowy z modyfikacją Max-Min znajduje rozwiązanie o koszcie nie większym niż 5% od kosztu rozwiązania znalezionego przez klasyczny algorytm mrówkowy, ale potrzebuje do tego o 10% mniejszej liczby pojazdów.

Wynik: Odrzucona.

# Heurystyka MAX-MIN

- zmiana sposobu aktualizacji feromonu
- feromon na krawędzi jest aktualizowany tylko przez najlepszą mrówkę w danej iteracji lub globalnie
- feromon na krawędzi jest ograniczony przez wartości PheromoneMin i PheromoneMax
- przy braku poprawy przez pewną liczbę iteracji, algorytm resetuje feromon na krawędziach
- celem jest zwiększenie jakości rozwiązań (eksploatacja)

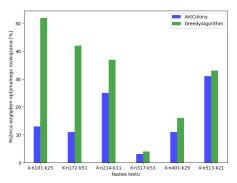


Rysunek 5: Długość rozwiązania ACO i MMAS względem optymalnego

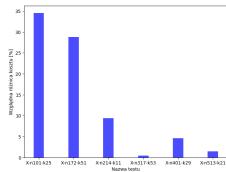
Rysunek 6: Liczba tras dla ACO i MMAS

Procentowa różnica kosztów wyznaczonych tras między algorytmem zachłannym i klasycznym algorytmem mrówkowym rośnie wraz ze wzrostem liczby klientów na niekorzyść algorytmu zachłannego.

Wynik: Odrzucona. Potwierdzono hipotezę odwrotną.



Rysunek 7: Długość rozwiązania ACO i Greedy względem optymalnego

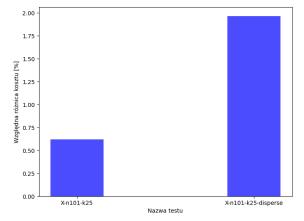


Rysunek 8: O ile procent ACO jest lepszy od Greedy?

Procentowa różnica kosztów wyznaczonych tras między algorytmem mrówkowym z heurystyką 2-opt i klasycznym algorytmem mrówkowym rośnie wraz ze wzrostem rozproszenia klientów (mierzonego średnią odległością klientów od magazynu) na niekorzyść klasycznego algorytmu.

Wynik: Potwierdzona.

Vprowadzenie Hipoteza 1 Hipoteza 2 Hipoteza 3 Hipoteza 4 00000 000 00 00 0**●000** 



Rysunek 9: O ile procent AntColony2Opt jest lepszy od AntColony dla różnej wartości rozproszenia klientów?

Vprowadzenie Hipoteza 1 Hipoteza 2 Hipoteza 3 Hipoteza 4 ⊙⊙⊙⊙ ⊙⊙⊙ ⊙⊙ ⊙⊙

#### Wnioski

- Algorytm mrówkowy z heurystyką 2-opt osiąga najlepsze wyniki pod względem kosztu rozwiazań
- Modyfikacja Max-Min nie przyniosła oczekiwanych korzyści względem klasycznego algorytmu mrówkowego
- Różnica między algorytmem zachłannym a mrówkowym zaskakująco maleje wraz ze wzrostem problemu
- Zastosowanie heurystyki 2-opt jest szczególnie efektywne dla problemów z dużym rozproszeniem klientów

# Bibliografia I

- Marco Dorigo, Mauro Birattari, and Thomas Stützle. Ant colony optimization.
  - Computational Intelligence Magazine, IEEE, 1:28-39, 12 2006.
- [2] W.F. Tan, Lai Soon Lee, Zanariah Abdul Majid, and Hsin-Vonn Seow.
  - Ant colony optimization for capacitated vehicle routing problem.
  - Journal of Computer Science, 8:846-852, 01 2012,
- [3] Thomas Stützle and Holger Hoos. Max-min ant system. 16. 11 1999.

# Bibliografia II

[4] Eduardo Uchoa, Diego Pecin, Artur Pessoa, Marcus Poggi, Thibaut Vidal, and Anand Subramanian. New benchmark instances for the capacitated vehicle routing problem.

European Journal of Operational Research, 257, 08 2016.

- [5] Jan Lenstra and A. Kan. Complexity of vehicle routing and scheduling problems. Networks, 11:221 – 227, 10 2006.
- [6] Project code repository. https://github.com/r-ost/MSI2-ants.