# Algorytmy Metaheurystyczne Komiwojażer Heurystycznie

Gabriel Budziński (254609) Franciszek Stepek (256310)

## Przedmowa

Na samym początku omówimy po krótce użyte algorytmy, oraz zastanowimy się nad ich złożonością obliczeniową, natomiast dalej dopiero przejdziemy do opisu eksperymentów.

# 1 Podsumowanie złożoności obliczeniowych implementacji

# 2 Opis eksperymentów

# 2.1 Implementacja

Algorytmy implementujemy w języku C/C++, odległości między wierzchołkami są przechowywane jako pełne tablice dwuwymiarowe typu int, a trasy są w kontenerach vector, co ułatwia operacje odwracania i mieszania. Korzystaliśmy z kompilatora g++ wraz z użyciem flag -lSDL2 (używanej przy wizualizacji, wraz z odpowiednim dla danego systemu operacyjnego podlinkowania do folderu zawierającego) oraz -lpthread (przy korzystaniu z wielowątkowości)

## 2.2 Sprzęt

Programy były testowane na dwóch maszynach, laptopie *Lenovo* i komputerze stacjonarnym. Obie jednostki są wyposażone w procesor architektury x86 marki intel oraz 16GB pamięci RAM.

#### 2.2.1 Pececik

Komputer stacjonarny posiada procesor sześciordzeniowy i5-10600K 4,1 GHz (o obniżonym napięciu operacyjnym).

#### 2.2.2 Lapek

Laptop posiada procesor czterordzeniowy i7-6700HQ 2,6 GHz

### 2.3 Instancje

#### 2.3.1 Przykłady TSPLIB

W części eksperymentów użyto instancji euklidejskiego problemu komiwojażera.

#### 2.3.2 Instancje losowe

W celu zwiększenia liczności i dokładności testów spreparowano losowo generowane instancje eukidejskiego problemu komiwojażera.

### 2.4 Metodologia/cel

Testy przeprowadzono za pomocą zaimplementowanych w tym celu funkcji ku jak największej automatyzacji. Dane o przeprowadzonych testach zapisywano do plików tekstowych w formacie CSV, a następnie poddane analizie. Testowanie miało na celu wskazanie mocnych i słabych stron zaimplementowanych heurystyk, jak i ich porównanie.

## 2.5 Opis wyników

# 2.6 Wyniki z custom-parameter-tuner

Zaimplementowany został także masowy test, który miał na celu wynalezienie 'optymalnych' hiperparametrów mając za zbiór testowy 3 instancje (70, 280 oraz 1002 miastowe). Największe różnorodności otrzymano dla instancji z 70 miastami, dla miast 280 można już było zawęzić nieco wyniki, natomiast dla instancji z 1002 miastami różnice okazały się na tyle znaczące, że bez problemu można wyznaczyć najlepsze.

Na początku przedstawmy tabelę wynikową dla n = 70. Ale zanim to zrobimy, to dodajmy tylko, że w tabeli 1 zawrzemy jedynie przedstawienie wyników dla otoczenia *Invert*, ponieważ dla pozostałych 2 otoczeń dobór parametrów okazał się praktycznie bez znaczenia po względnie minimalnym odcinku czasu (po około 0.5 sekundy od rozpoczęcia działania każdy z pojedynczych testów ostatecznie zwracał ten sam wynik), gdzie otoczenie *Insert* dało wynik 722, natomiast *Swap* 756.

Tabela 1.						
Kik Mode	Tabu Size Mode	Enhance Mode	Min	Avg	Max	$\int St Dev$
$\overline{Invert}$	7	Tabu * 2 + 1	675	675	675	0
		Tabu * 10	675	692.(3)	699	10
		Tabu * $\sqrt{Size}$	675	687.(6)	699	12.0726964676496
		Tabu * $log_2(Size)$	690	696.(8)	699	3.05959329178095
	$\sqrt{Size}$	Tabu * 2 + 1	684	694.(3)	699	6.14410286372226
		Tabu * 10	675	693	699	10.2834819006016
		Tabu * $\sqrt{Size}$	675	691	699	9.94987437106621
		Tabu * $log_2(Size)$	691	696.(7)	701	3.73422608373463
	$log_2(Size)$	Tabu * 2 + 1	686	686.(8)	694	2.666666666666
		Tabu * 10	675	689.(7)	699	9.25712938466584
		Tabu * $\sqrt{Size}$	695	697.(6)	699	1.9999999999999
		Tabu * $log_2(Size)$	686	695.(4)	699	5.70331287742287
Insert	7	Tabu * 2 + 1	695	701.(4)	707	5.05250213040802
		Tabu * 10	696	696.(8)	701	1.69148192751537
		Tabu * $\sqrt{Size}$	687	696.(4)	707	7.09068246206084
		Tabu * $log_2(Size)$	688	691	701	5.67890834580028
	$\sqrt{Size}$	Tabu * 2 + 1	681	694.(3)	699	5.83095189484535
		Tabu * 10	688	691.(8)	708	6.97216688778397
		Tabu * $\sqrt{Size}$	688	692.(7)	713	8.52610370828576
		Tabu * $log_2(Size)$	681	695.(2)	712	11.9035475571127
	$log_2(Size)$	Tabu * 2 + 1	697	709.(6)	716	9.5
		Tabu * <u>10</u>	685	692.(7)	703	6.99603062060507
		Tabu * $\sqrt{Size}$	681	691.(8)	703	8.22259758902934
		Tabu * $log_2(Size)$	686	690.(6)	696	4.76969600708475
Swap	7	Tabu * 2 + 1	691	694.(3)	697	2.783882181415
		Tabu * <u>10</u>	691	695.(8)	701	4.01386485959743
		Tabu * $\sqrt{Size}$	683	692.(3)	699	6.24499799839846
		Tabu * $log_2(Size)$	685	691.(8)	696	4.53994615729206
	$\sqrt{Size}$	Tabu * 2 + 1	679	683.(7)	696	5.71790559946948
		Tabu * <u>10</u>	686	696.(7)	701	4.86769395550341
		Tabu * $\sqrt{Size}$	686	693.(7)	701	6.01618188259331
		Tabu * $log_2(Size)$	686	693.(5)	701	7.50185162328459
	$log_2(Size)$	Tabu * 2 + 1	684	694.(2)	708	11.110555541666
		Tabu * 10	694	698.(6)	701	3.5000000000000001
		Tabu * $\sqrt{Size}$	685	690.(1)	701	5.84047182264508
		Tabu * $log_2(Size)$	681	690.(8)	695	5.66(6)

W tabeli pogrubione zostały wyniki najlepsze w danej sekcji. Rozważaliśmy tutaj 3 parametry (oraz 1 niewspominany):

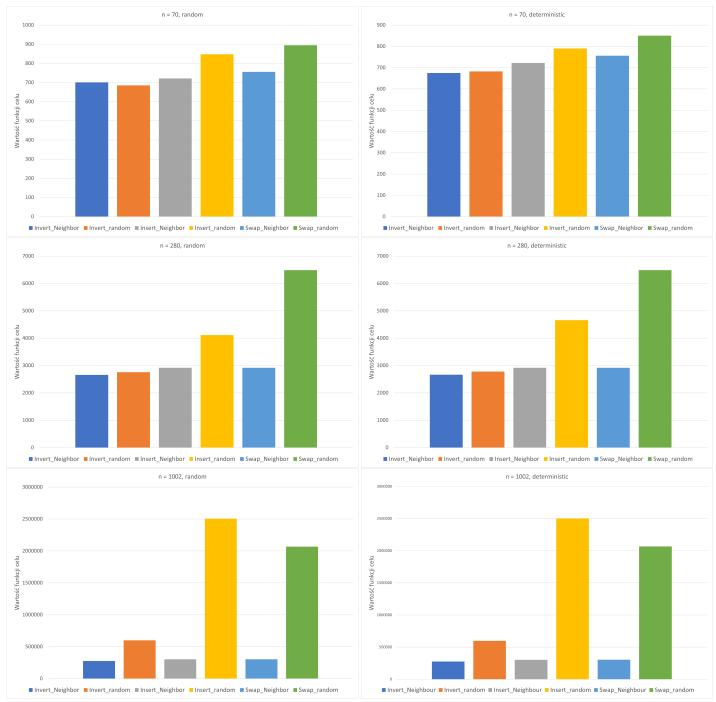
- Kik Mode rodzaj kroków wykonywanych przez podprocedurę Kik (wyskakiwanie z obecnego rozwiązania)
- Tabu Size Mode wielkość listy Tabu
- Enhance Mode Liczba iteracji po której nie było poprawy (po przekroczeniu najpierw następuje 'cofanie' po liście długoterminowe
- (Kik Size) niewspominany tutaj, po części ze względu na czytelność tabeli (zwiększyłaby wtedy swój rozmiar 3-krotnie), ale w głównej mierze ze względu na brak wpływania tutaj na wyniki.

#### W kontekście analizy tabeli 1.:

- Po pierwsze widać znaczną przewagę przy używaniu Kik'a w trybie *Invert*, ponieważ nie dość, że osiąga najlepsze wyniki, to także oograniczenia górne (Max) są niższe niż w przypadku pozostałych trybów.
- W przypadku długości listy Tabu można wyróżnić 2 wartości: magiczną 7, oraz (już uzależnioną od wielkości) wartość  $\sqrt{n}$ , gdzie n jest wielkością problemu. Tak jak w przypadku pierwszego trybu Kika lepsza była 7, tak w 2 pozostałych przypadkach lepiesj sprawdził się pierwiastek. Można zaryzykować, że dla naszych potrzeb są ze sobą 'wysoce porównywalne'
- Iteracje do poprawy tutaj już widać, że jest to mocno uzależnione od pozostałych parametrów, oraz że różne wartości zachowują się najlepiej w połączeniu z innymi ustawieniami (Wysoka różnorodność rozłożenia najlepszego wyniku w danych 'sekcjach')

## 2.7 Porównanie wariantów dla optymalnych parametrów

Po przetestowaniu optymalnych parametrów przeprowadzono testy dla ustalonych instancji TSPLIB. Wykresy podzielono na dwie grupy, po lewej operacja kick była losowa w zadanym przedziale, po prawej deterministyczna.

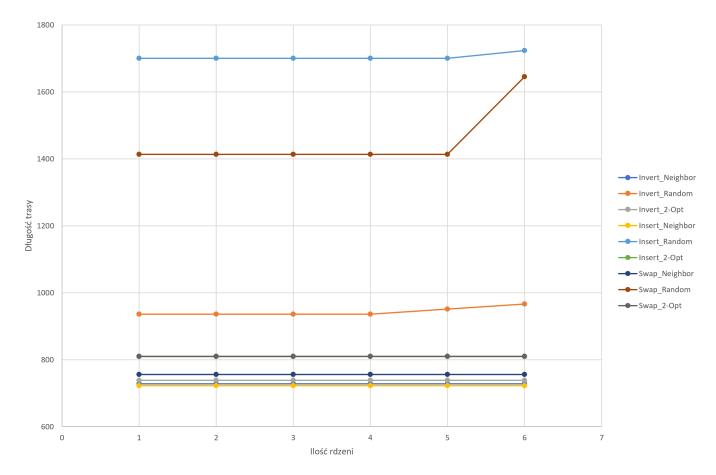


W obydwu wariantach operacji kick można zauważyć zbliżone wyniki przy wszystkich wielkościach problemu. Co więcej, wraz ze zwiększaniem się problemu bardziej klarownie widać różnice między wersjami.

- Początkowa trasa na podstawie Nearest Neighbour daje lepsze wyniki niż k-random
- Wszystkie otoczenia są porównywalne, najlepszy Invert, następnie Insert, najgorszy Swap

#### 2.7.1 Algorytmy uwspółbieżnione

Uwspółbieżnienie zaimplementowano na zasadzie równoległego uruchamiania kilku instancji algorytmu TABU-Search jednocześnie. Z oczywistych względów nie testowano zachowania deterministycznej wersji algorytmu. Niestety, ta metoda uwspółbieżnienia nie dała dobrych rezultatów:



Dla każdego otoczenia i każdego rodzaju trasy startowej nie uzyskano w ten sposób polepszenia trasy.

# 2.8 Wnioski

# Drobne uwagi