Sprawozdanie

Problem komiwojażera metodą Tabu Search

1. Informacje teoretyczne o Tabu Search

Tabu Search jest metodą opartą na przeszukiwaniu przestrzeni rozwiązań, wykorzystując sąsiedztwo rozwiązań oraz na zapamiętywaniu ruchów(transformacji), rozwiązania i ich częstotliwości występowania. Taki zabieg pozwala na uniknięcie przeszukiwania minimów lokalnych, a poszukiwania rozwiązań globalnych w rozsądnym czasie. Tabu Search jest metodą, która nie daje gwarancji znalezienia optymalnego rozwiązania.

2. Informacje wstępne

W mojej implementacji algorytmu rozpoczynamy od wygenerowania rozwiązania metodą zachłanną, następnie z tego rozwiązania jest wybierane rozwiązanie sąsiednie po przez transformację typu swap (A,B), czyli zamiany miasta A z innym dowolnym miastem. Jeśli nowe rozwiązanie jest lepsze jest zapamiętywane, a wykonany ruch/transformacja oraz jej kadencja jest zapamiętywana na liście tabu, która ma stały rozmiar, przez co dana transformacja nie będzie mogła być wykorzystana przez pewną ilość iteracji, które określa kadencja. Jeśli w danym sąsiedztwie nie można znaleźć lepszego rozwiązania co świadczy o znalezieniu minimum lokalnego, zostaje wykorzystana strategia dywersyfikacji. Strategia dywersyfikacji polega na wygenerowaniu nowego losowego rozwiązania, a następnie kontynuowanie algorytmu od nowego rozwiązania.

3. Pseudokod

```
Wybierz punkt startowy metodą zachłanną x0 ∈ X
 xopt \leftarrow x0
 tabu_list ← Ø
 repeat
       znajdź x \in N''(x0), dla którego x < x0
       if f(x0) > f(xopt) then
               xopt \leftarrow x0
zweryfikuj tabu_list
 ∀element ∈ tabu list do
        - - kadencja<sub>i</sub>
       if kadencja_i = 0 then
               usuń element(atrybut<sub>i</sub> , kadencja<sub>i</sub>) z tabu list
if CriticalEvents() then
x0 ← Restart() (Dywersyfikacja)
if f(x0) > f(xopt) then
       xopt \leftarrow x0
until
warunek zakończenia
                                      gdzie: N''(x) = \{y|y \in N(x) \land y \notin tabu \ list\}
```

CriticalEvents() zachodzi gdy w danym sąsiedztwie nie zostaną znalezione lepsze rozwiązania.

Pseudokod jest zaczerpnięty z prezentacji Dr.Kapłona oraz lekko zmodyfikowana na potrzeby mojej implantacji.

4. Wyniki

a. Zależność jakości wyniku od ilości iteracji i wielkości kadencji oraz ich wykresy dla macierzy asymetrycznych

br17	n = 17	Optymalny wynik = 39

Wynik	Kadencja					
iteracje	7	1/3*n	1/2*n	n		
1000	39	40	39	39		
5000	39	39	39	39		
10000	39	39	39	39		

Czas [s]	Kadencja				
iteracje	7	1/3*n	1/2*n	n	
1000				0,595177	
5000	2,531224	2,133405	2,143641	2,922634	
10000	4,396844	4,463901	4,453239	5,667621	

ftv33 n = 33 Optymalny wynik = 1286

Wynik	Kadencja				
iteracje	7	1/3*n	1/2*n	n	
1000	1557	1582	1576	1570	
5000	1554	1545	1540	1527	
10000	1535	1516	1568	1506	

Czas [s]	Kadencja				
iteracje	7	1/3*n	1/2*n	n	
1000	1,696787	1,964093	2,163003	3,048858	
5000	8,223318	9,522301	11,62681	15,50268	
10000	17,94442	19,3188	22,71231	28,66663	

ftv47 n = 47 Optymalny wynik = 1776

Wynik		Kadencja					
iteracje	7	1/3*n	1/2*n	n			
1000	2289	2289	2249	2289			
5000	2256	2281	2267	2286			
10000	2177	2250	2226	2289			

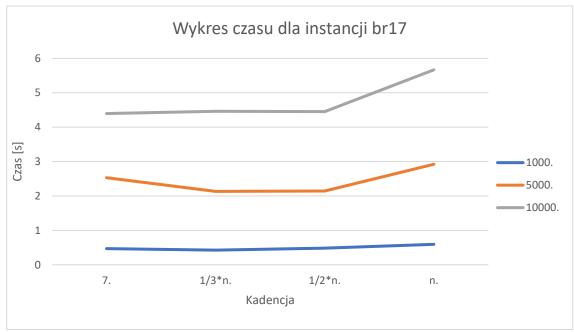
Czas[s]	Kadencja				
iteracje	7	1/3*n	1/2*n	n	
1000	3,48238	4,577493	4,902551	7,010385	
5000	18,29853	21,60025	24,17101	34,43291	
10000	35,70766	43,71711	49,59652	66,80184	

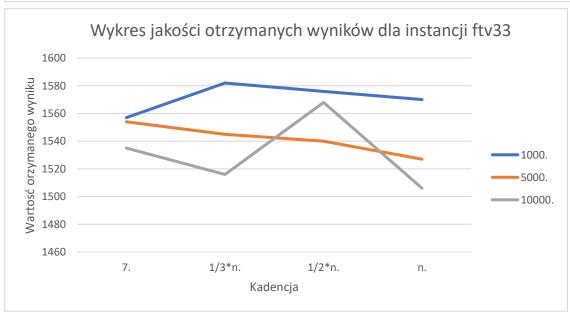
ftv70 n = 70 Optymalny wynik = 1950

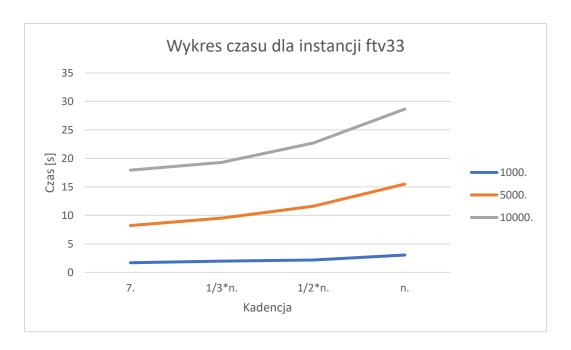
Wynik	Kadencja				
iteracje	7	1/3*n	1/2*n	n	
1000	2521	2483	2462	2433	
5000	2483	2458	2433	2433	
10000	2457	2446	2435	2421	

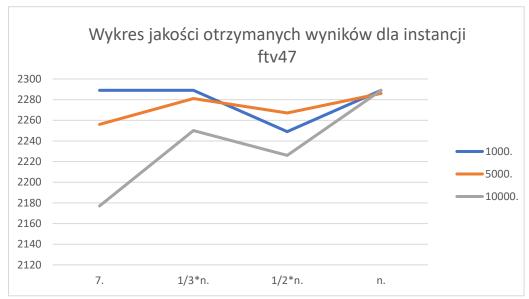
Czas	Kadencja				
iteracje	7	1/3*n	1/2*n	n	
1000	9,384739	11,4054	15,47678	19,57893	
5000	47,2106	58,35714	69,14207	94,93941	
10000	93,48388	118,2576	142,1674	190,3743	

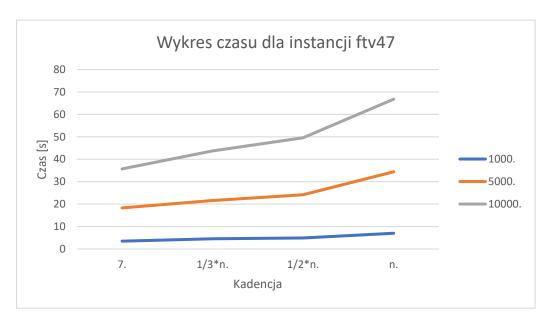


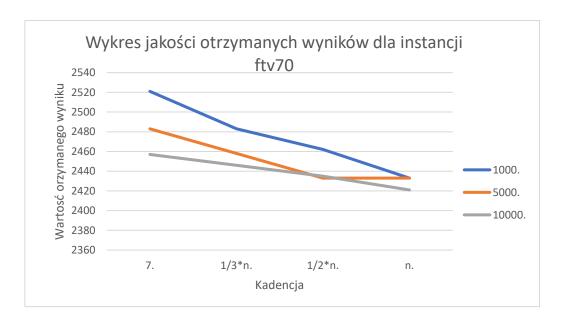


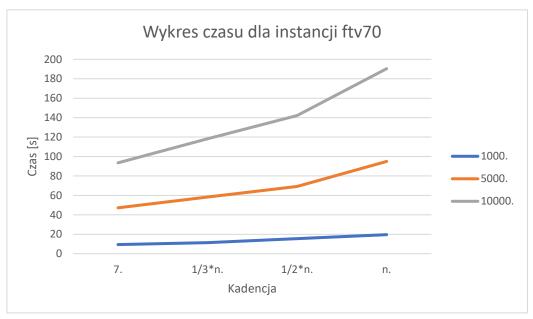












b. Zależność jakości wyniku od ilości iteracji i wielkości kadencji oraz ich wykresy dla macierzy symetrycznych

gr17 n = 17 Optymalny wynik = 2085

Wynik		Kadencja					
iteracje	7	1/3*n	1/2*n	n			
1000	2088	2087	2087	2087			
5000	2085	2085	2085	2085			
10000	2085	2085	2085	2085			

Czas	Kadencja				
iteracje	7	1/3*n	1/2*n	n	
1000	0,386967	0,445523	0,471853	0,529912	
5000	2,15015	2,118382	2,143816	2,885492	
10000	4,209146	4,10512	4,438006	5,696868	

gr24 n = 24 Optymalny wynik = 1272

Wynik	Kadencja			
iteracje	7	1/3*n	1/2*n	n
1000	1366	1352	1342	1367
5000	1345	1318	1312	1319
10000	1283	1303	1299	1327

Czas	Kadencja			
iteracje	7	1/3*n	1/2*n	n
100.	0,816154	0,940293	1,020889	1,352122
5000	4,586984	4,834269	5,113441	6,696294
10000	8,746042	9,496561	10,54375	13,25248

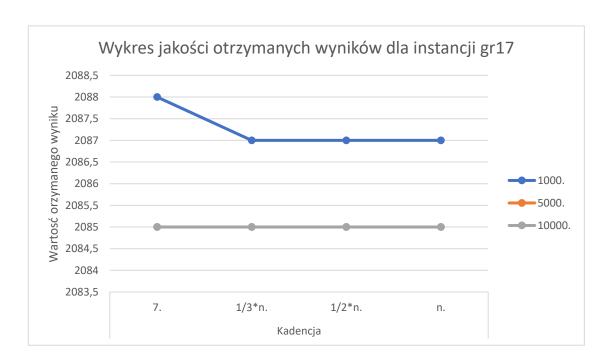
gr48 n = 48 Optymalny wynik = 5046

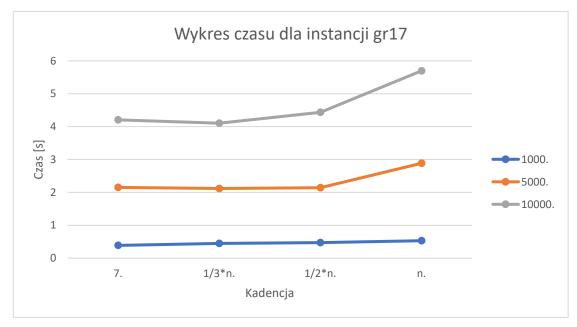
Wynik		Kadencja		
iteracje	7	1/3*n	1/2*n	n
1000	5948	5920	5948	5893
5000	5744	5948	5910	5810
10000	5894	5748	5941	5912

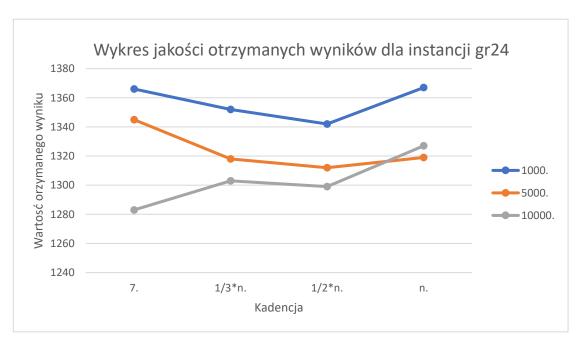
Czas	Kadencja			
iteracje	7	1/3*n	1/2*n	n
				7,806751
5000	23,10587	26,6453	31,37407	41,58839
10000	43,09115	54,70738	59,84727	81,70223

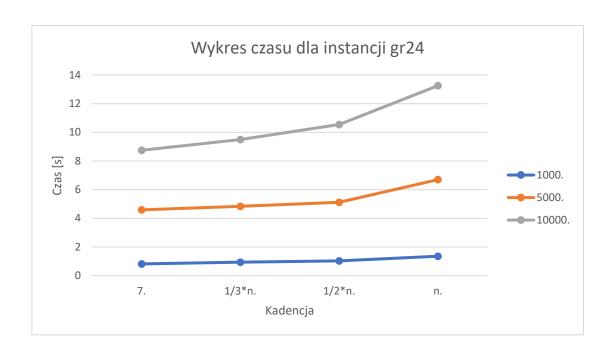
Wynik	Kadencja			
iteracje	7	1/3*n	1/2*n	n
1000	8789	8930	8854	8872
5000	8789	8854	8885	8854
10000	8789	8854	8885	8821

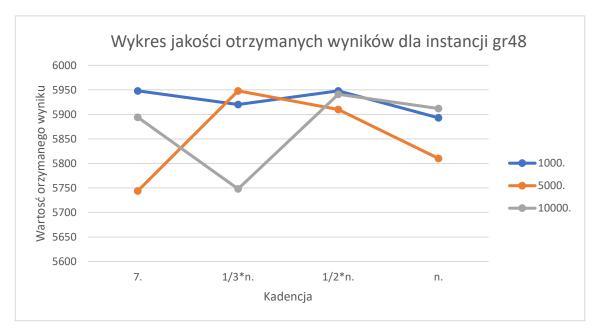
Czas	Kadencja			
iteracje	7	1/3*n	1/2*n	n
1000.	50,12874	71,40623	58,36713	152,5193
5000.	232,0503	405,3416	465,5788	543,8683
10000.	475,2038	677,0778	811,8655	948,414

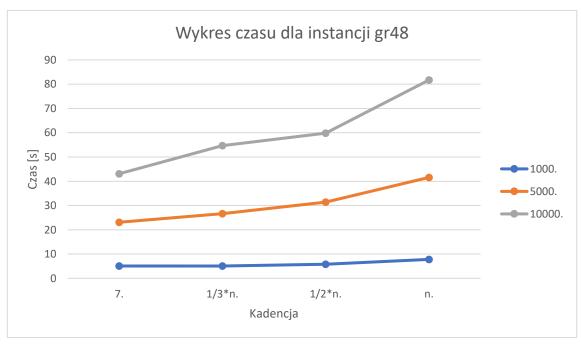


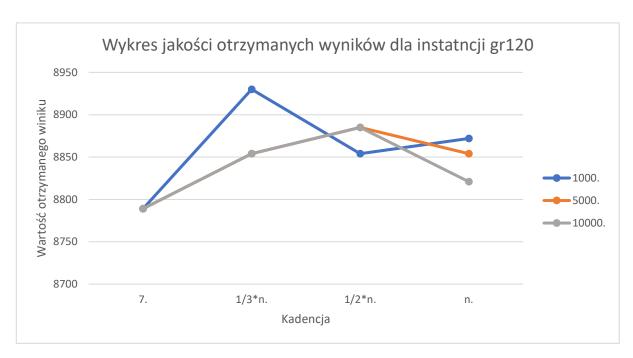


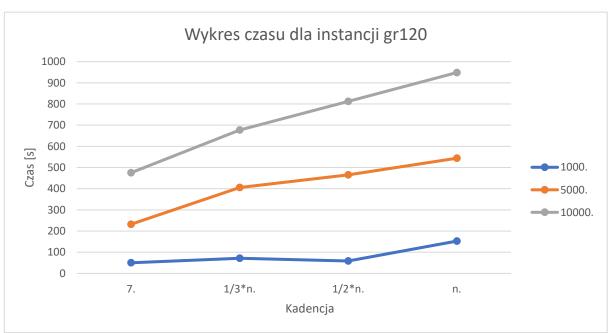










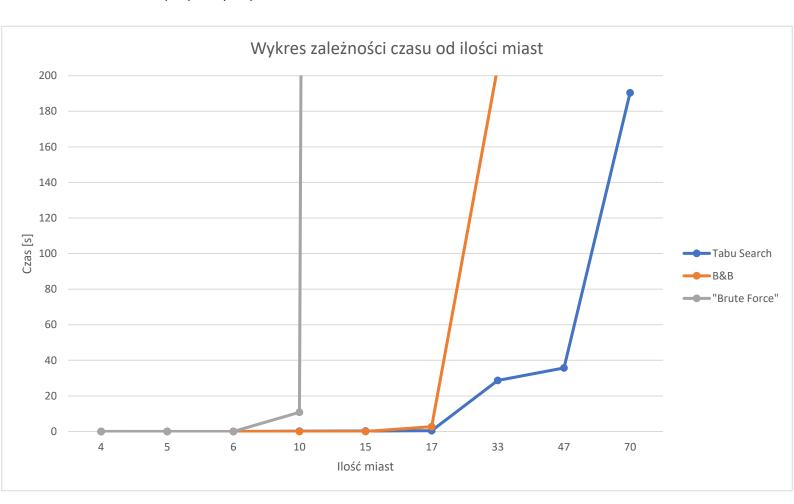


c. Wielkość błędu dla testowych instancji

gr17	2085	2085	0%
br17	39	39	0%
gr24	1283	1272	1%
ftv33	1516	1286	18%
ftv47	2177	1776	23%
gr48	5744	5046	14%
ftv70	2421	1950	24%
gr120	8789	6942	27%

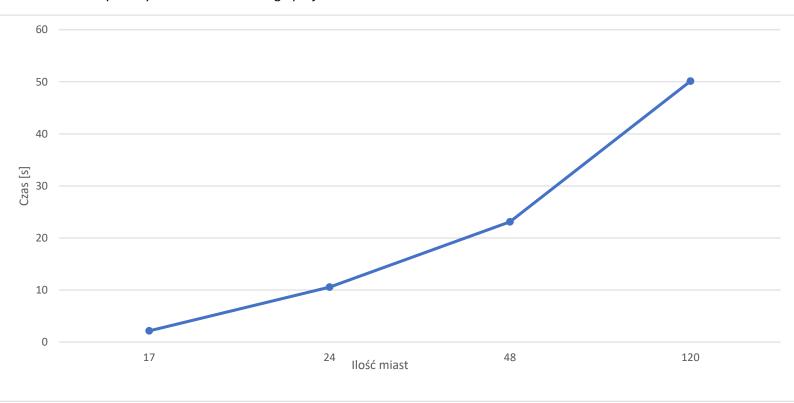
d. Wykres zależności czasu od ilości miast

Dla macierzy asymetrycznych:

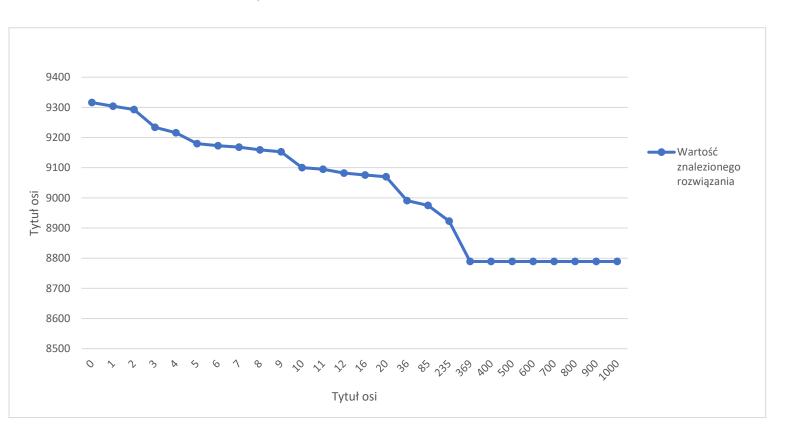


Dla macierzy symetrycznych:

Z racji że w poprzednim projekcie nie udało mi się uruchomić pomiarów dla macierzy symetrycznych, a bruteforce dla tak dużych instancji wykonuje się bardzo długo dlatego zamieszczam wykres tylko z zakresu obecnego projektu.



e. Wykres ilustrujący w których iteracjach wynik został poprawiony dla instancji gr120 i 1000 iteracji



5. Wnioski

- **a.** Czym większa ilość iteracji tym większa szansa na znalezienie lepszego rozwiązania, lecz wydłuża się czas wykonywania algorytmu.
- **b.** Na podstawie <u>powyższych wykresów</u> można stwierdzić, że kadencja ma wpływ w sposób losowy, to znaczy, że nie można zauważyć np. takiej tendencji że czym większa kadencja wynik staje się lepszy, lecz zależy to od instancji i trzeba dobrać odpowiednio parametry.
- **c.** Dla małych instancji o wielkościach 17 czy też 33 algorytm jest wstanie znaleźć najbardziej optymalne rozwiązanie oraz w dużo lepszym czasie niż metody B&B oraz BruteForce.
- **d.** Z wykresu można wywnioskować, że złożoność tabu search wynosi O(n³)
- **e.** Im większa instancja tym gorsze najlepsze uzyskiwane rozwiązanie (z największym błędem)
- f. Dla dużych instancji tabu search znajduje szybciej rozwiązanie, z prawdopodobieństwem błędu, więc jeżeli nasz problem pozwala na założenie, że nasze wyniki nie są dokładne, ale są oszacowane i mieszczą się w zakresie dla nas dopuszczalnego błędu, to tabu search jest bardzo dobrą metodą na znalezienie takich w rozwiązań w szybkim czasie.
- **g.** <u>Ten</u> algorytm niestety przez większość czasu nie znajduję polepszenia wyniku, powodów może być kilka np. że startujemy z rozwiązania znalezionego zachłannie oraz z tego że generowanie nowego rozwiązania podczas CriticalEvent() jest losowe.

6. Uwagi

Poprawił bym funkcje CriticalEvent, aby nie losować jakiegokolwiek rozwiązania, lecz takiego które z może być obiecujące jeśli chodzi o poprawienie wyniku.

Poprawił bym też warunek stopu, aby algorytm nie pracował przez większość czasu bez sensu oraz może bym wymieszał metody szukania sąsiedztwa np. swap i invert.