

# Sprawozdanie z projektu PEA

---

## Tabu search

---

12/14/2017

---

Prowadzący *Jarosław Rudy*

## Wstęp

### Przeszukiwanie tabu (Tabu search, TS)

Metaheurystyka (algorytm) stosowana do rozwiązywania problemów optymalizacyjnych. Wykorzystywana do otrzymywania rozwiązań optymalnych lub niewiele różniących się od niego dla problemów z różnych dziedzin (np. planowanie, planowanie zadań). Twórcą algorytmu jest Fred Glover.

Podstawową ideą algorytmu jest przeszukiwanie przestrzeni, stworzonej ze wszystkich możliwych rozwiązań, za pomocą sekwencji ruchów. W sekwencji ruchów istnieją ruchy niedozwolone, ruchy tabu. Algorytm unika oscylacji w okół optimum lokalnego dzięki przechowywaniu informacji o sprawdzonych już rozwiązaniach w postaci listy tabu (TL).

### Opis implementacji

```
for (unsigned i = 0; i < actualResult.size()-2; ++i)
{
    for (unsigned j = i+1; j < actualResult.size()-1; ++j)
    {
        if(isInTabu(i,j)){break;}
        std::swap(actualResult[i],actualResult[j]);
        actualResult.back()=actualResult.front();
        //-----
        // 1) Get length
        // 2) Check if path is worth following
        auto length = getPathLength(actualResult);
        if(currentElement[2]>length) {currentElement={i,j,length};}
        //-----
        std::swap(actualResult[j],actualResult[i]);
        actualResult.back()=actualResult.front();
    }
}
```

```

//-----
// 1) if is better than actually known best, then acknowledge it!
// 2) if is better than actually known aspiration, then take it!
if(best > currentElement[2])
{
    ***
    tabuSize_++;
    ***
}
else if(aspirationValue > currentElement[2])
{
    ***
}
else
{
    tabuSize--;
}
//-----

```

W mojej implementacji wykorzystuję dwie pętle 'for', które poruszają się wzdłuż istniejącego 'vector', w wypełnionego miastami według algorytmu chciwego. Dodatkowo jest tam napisana metoda 'getPathLength()', która po kolei sprawdza (miasto po mieście), długość aktualnie znanej ścieżki.

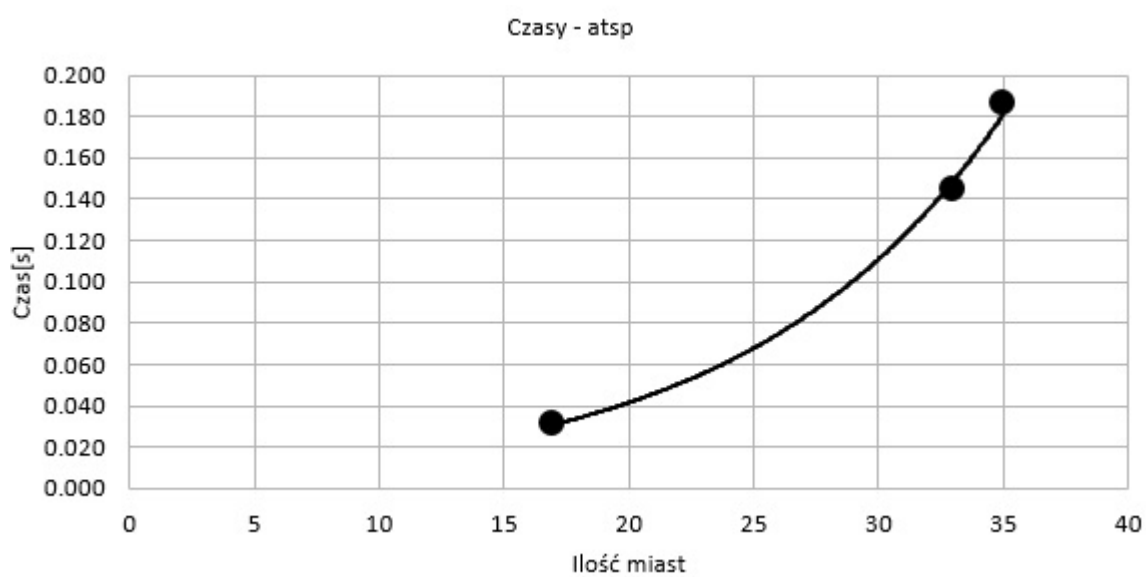
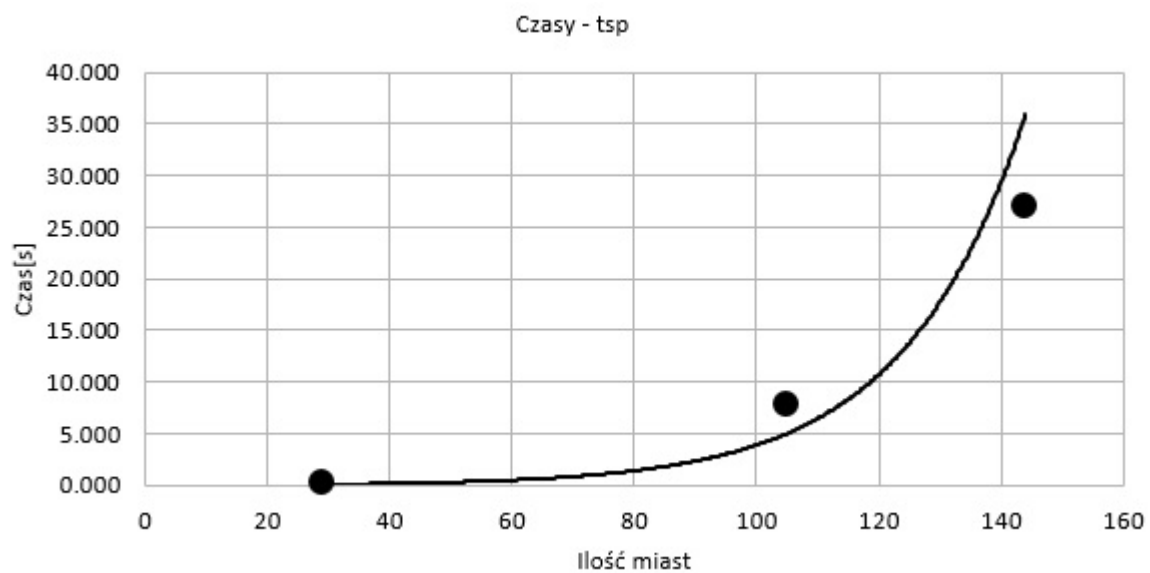
Jeżeli znajdzie jakiekolwiek rozwiązanie warte rozważania, zapisze je w 'currentElement', który jest obiektem 'std::array'. 'std::list' jest listą tabu, która jest nieskończona i przechowuje wewnątrz siebie elementy

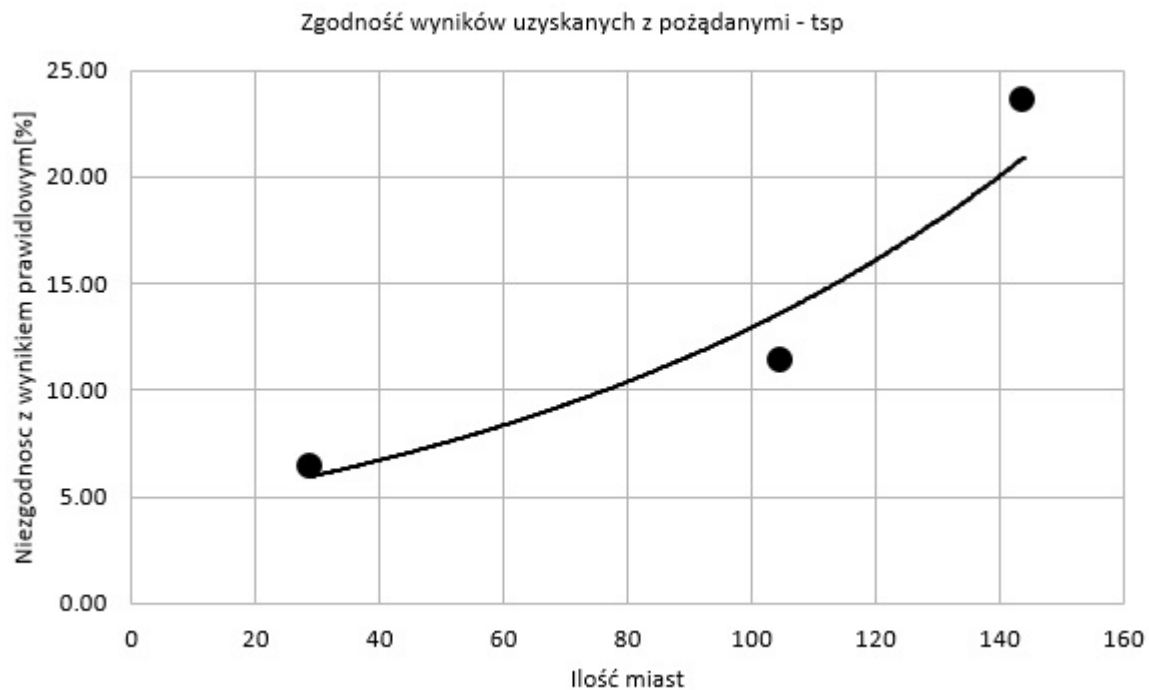
- [0] -> start point
- [1] -> end point
- [2] -> value

zmienna 'tabuSize\_', jest w zmiennym, jaki zakres listy tabu jest dostępny dla programu (wyznacza tabu list).

## Wyniki

Czasy[s]					
br17.atsp	ftv33.atsp	ftv35.atsp	bays29.tsp	lin105.tsp	pr144.tsp
0.031	0.143	0.183	0.092	7.173	27.437
0.026	0.139	0.195	0.101	8.705	29.972
0.035	0.147	0.180	0.098	7.163	24.447
0.027	0.144	0.188	0.087	9.017	25.602
0.037	0.143	0.178	0.096	6.873	26.527
0.032	0.150	0.182	0.094	6.482	27.922
0.031	0.141	0.183	0.099	9.149	28.150
0.030	0.136	0.201	0.098	7.876	23.897
0.029	0.142	0.197	0.090	8.773	25.409
0.033	0.157	0.175	0.088	6.541	30.116
Średni czas[s]					
0.031	0.144	0.186	0.094	7.775	26.948
Koszty ścieżek					
39	1301	1522	2148	16016	72349
Prawidłowe koszty ścieżek					
39	1286	1473	2020	14379	58537





## Wnioski

Pomiary były prowadzone łącznie z wykonaniem pojedynczego algorytmu chcąc go, a limit czasu to 30s. Każdy test był uruchamiany na osobnym wątku i zapisywał wynik do własnego pliku (nie było nadpisywania). Każda mapa była testowana 50 razy, a w wyniki przedstawione powyżej są ich uśrednieniem.

Jak widać wyniki nie są dokładne, i różnią się od 0% do 23.6% od najlepszego. W wyniku testów własnych, doszedłem do błęd poziomu 6% do 20% dla instancji w większych (500 miast, 1000 miast oraz 5000 miast), jednak okres pomiaru był nadzwyczaj długi, i nie byłem w stanie przeprowadzić w wystarczającej ich ilości, aby upewnić się do rzeczywiście tego wyniku.

## Porównanie do B&B

Wyniki otrzymane w **B&B**, były definitywnie więcej warte, ponieważ dawały rzeczywiście najlepszy wynik. Ich największym minusem był czas, w którym się wykonywały. Najmniejsza instancja w tym teście miała siedemnaście miast, a w teście **B&B** trzy. Jednak porównanie ich jest proste, ponieważ instancja 17 miast dała mi poprawny wynik (0% błęd), po zaledwie ~0.031s, a B&B musiałem oczekiwać czasu bliskiego godzinie (na lepszym sprzęcie).

Zakładając, że mamy nieskończoną ilość czasu, definitywnie lepiej jest wybrać algorytm B&B, jednak w większości scenariuszy, **Tabu Search** będzie lepszym wyborem, ponieważ da nam przybliżoną wartość rozwiązania po niewielkim czasie, a najczęściej wystarczy nam tylko 'przybliżona' droga, aby podjąć dobrą decyzję.

## Linki

[https://pl.wikipedia.org/wiki/Przeszukiwanie\\_tabu](https://pl.wikipedia.org/wiki/Przeszukiwanie_tabu)