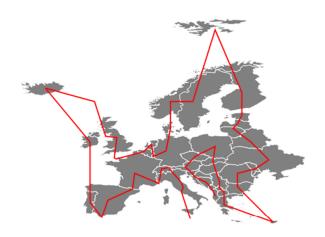


RAPPORT

Ce rapport est réalisé par Khalil MAACHOU

TP meta-heuristique Voyageur de commerce



Résponsable de Tp trong-hieu tran Trong-Hieu.Tran@irit.fr

2022/2023

Table des matières

1	introduction du probleme TSP						
2	Algorithmes implementés 2.1 Hill climbing avec redemarrage						
3	Voisinages implementés 3.1 Meilleur voisin Hill climbing						
4	Testes / Résultats Hill climbing 4.1 TSP5						
5	Testes / Résultats Tabou 5.1 TSP5						
6	Conclusion	8					

1 Introduction du probleme TSP

Le problème du voyageur de commerce (TSP pour Travelling Salesman Problem) est un problème de programmation linéaire qui consiste à trouver un circuit de longueur minimale passant par un certain nombre de villes données, en visitant chaque ville une seule fois avant de retourner à la ville de départ.

Le TSP est un problème NP-difficile, ce qui signifie qu'il n'existe pas de méthode algorithmique efficace pour trouver la solution optimale de manière générale. Cependant, il existe de nombreuses heuristiques (algorithmes qui ne garantissent pas de trouver la solution optimale mais qui sont souvent très performants en pratique) qui permettent de trouver des solutions de qualité pour des instances de taille raisonnable.

2 Algorithmes implementés

Le problème du voyageur de commerce (TSP) peut être résolu en utilisant la méthode d'escalade avec redémarrages. Dans ce cas, la fonction de coût est la distance totale parcourue par le voyageur de commerce visitant toutes les villes du circuit, en partant de la ville de départ et en revenant dans cette ville.

2.1 Hill climbing avec redemarrage

Pour utiliser le hill-climbing avec redémarrages pour résoudre le TSP, nous devons d'abord définir la représentation de la solution comme un vecteur de villes. Par exemple, si votre visite doit passer par les villes 1, 2, 3, 4 et 5 (le cas de 5 villes tsp5.txt), vous pouvez représenter la solution avec le vecteur [1, 2, 3, 4, 5].

Ensuite, nous devons définir deux fonctions. L'un pour calculer le coût de la solution (en utilisant la distance euclidienne) et l'autre pour calculer le plus proche voisin à choisir s'il existe.

Enfin, pour chaque iteration (nombre d'essaies) et à partir d'une solution aléatoire S à chaque itération on va répéter :

- Chercher le meilleur voisin V à partir de la solution S en utilisant la fonction meilleur voisin.
- Si V est meilleur que S alors en permute les deux et on répète sinon en termine notre hill climbing.
- Il existe deux conditions d'arrêt : soit y ont plus de voisins meilleurs ou on arrive au déplacement maximal.

jusqu'à qu'on arrive au nombre d'essais maximals.

2.2 Tabou

Pour L'algorithme Tabou pour résoudre le TSP, nous devons d'abord aussi définir la représentation de la solution comme un vecteur de villes. Par exemple, si votre visite doit passer par les villes 1, 2, 3, 4 et 5 (le cas de 5 villes tsp5.txt), vous pouvez représenter la solution avec le vecteur [1, 2, 3, 4, 5].

Ensuite, il faut définir deux fonctions. Une pour calculer le coût de la solution (en utilisant la distance euclidienne) et l'autre pour calculer le plus proche voisin non tabou (défini dans la section d'avant) à choisir s'il existe.

Enfin, à partir d'une solution aléatoire S qui est considerer comme la valeur initiale mSol (meilleur solution) à chaque itération on va répéter :

- Chercher le meilleur voisin V à partir de la solution S en utilisant la fonction meilleur voisin non tabou.
- Si V est meilleur que m Sol alors en permute les deux et dans tous les cas on affecte la valeur de voisin à S (S = V).
- Il existe deux conditions d'arrêt : soit y ont plus de voisins non Tabou ou on arrive au déplacement maximal.

jusqu'à qu'on arrive au nombre de deplacement maximal ou y a plus de voisin non tabou disponible.

3 Voisinages implementés

Un voisin d'une solution S pour le problème TSP représente une permutation de deux villes par rapport à une solution S.

3.1 Meilleur voisin Hill climbing

Un meilleur voisin pour Hill climbing d'une solution S est un parcours de tous les voisins de S en choisissant celui avec la meilleur valeur (en cas de plusieurs on choisi un voisin aléatoirement).

3.2 Meilleur voisin non Tabou

Un meilleur voisin pour Tabou d'une solution S est un parcours de tous les voisins de S en choisissant celui avec la meilleur valeur et qui n'est pas inclus dans la liste tabou (en cas de plusieurs on choisi un voisin aléatoirement).

4 Testes / Résultats Hill climbing

Pour chaque cellule : 1ere ligne = valeur en KM, 2eme ligne = temps d'exec en seconds, 3eme ligne = nombre de déplacements effectuer.

4.1 TSP5

Taille, Max Depl	10	15	40	80	150	500
	194.0405	194.0405	194.0405	196.1247	194.0405	194.0405
3	0.00428	0.00289	0.00333	0.00392	0.00258	0.00264
3	0	1	2	3	1	1
	194.0405	194.0405	194.0405	194.0405	194.0405	194.0405
5	0.0039	0.00487	0.00597	0.00481	0.00446	0.00454
0	1	2	3	2	2	1 1
	194.0405	194.0405	194.0405	194.0405	194.0405	194.0405
10	0.0097	0.00962	0.0084	0.00887	0.00917	0.0092
10	2	2	2	2	3	2
	194.0405	194.0405	194.0405	194.0405	194.0405	194.0405
50	0.04771	0.05813	0.04727	0.04685	0.04225	0.04501
50	2	2	2	1	1	1 1
	194.0405	194.0405	194.0405	194.0405	194.0405	194.0405
100	0.10416	0.08937	0.09529	0.09288	0.10301	0.09543
100	2	2	2	3	2	2
	194.0405	194.0405	194.0405	194.0405	194.0405	194.0405
500	0.473	0.47281	0.49058	0.47689	0.47525	0.49421
500	3	3	2	2	2	2

4.2 TSP101

Essaie, Max Depl	10	15	40	80	150
	2862.6681	2534.9666	1725.1056	1378.9494	1172.0434
2	2.1875	3.29688	9.26562	18.15625	26.625
2	10	15	40	80	110
	2869.3667	2500.6084	1648.9099	1379.6783	1196.9764
5	4.3125	6.57812	17.79688	36.26562	52.60938
0	10	15	40	80	116
	2901.7191	2561.8696	1684.6938	1204.173	1176.8398
10	6.82812	10.01562	27.51562	56.65625	88.54688
10	10	15	40	80	126
	2874.7306	2424.3701	1570.3484	1220.0016	1004.4198
30	11.8125	17.14062	46.40625	92.125	135.54688
30	10	15	40	80	141

Note:

J'ai fait l'ensemble des tests dans le tableau avec une machine (i7) vu que ma machine n'est pas assez performante pour l'instance avec 101 villes et c'est pour ça j'ai pas fait trop de tests avec des parametres trop grands.

5 Testes / Résultats Tabou

Pour chaque cellule : 1ere ligne = valeur en KM, 2eme ligne = temps d'exec en seconds, 3eme ligne = nombre de déplacements effectuer.

5.1 TSP5

Taille, Max Depl	5	10	20	25	100	500
	194.0405	194.0405	194.0405	194.0405	194.0405	194.0405
2	0.01926	0.01531	0.03774	0.05552	0.10267	0.38383
2	10	15	40	80	150	500
	194.0405	194.0405	194.0405	194.0405	194.0405	194.0405
5	0.00785	0.01212	0.03287	0.06582	0.12471	0.42561
9	10	15	40	80	150	500
	194.0405	194.0405	194.0405	194.0405	194.0405	194.0405
10	0.00844	0.01317	0.04062	0.07885	0.19113	0.56123
10	10	15	40	80	150	500
	194.0405	194.0405	194.0405	194.0405	194.0405	194.0405
30	0.00788	0.01396	0.05883	0.13001	0.27666	0.91816
	10	15	40	80	150	500
	194.0405	194.0405	194.0405	194.0405	194.0405	194.0405
70	0.00787	0.01413	0.06251	0.19183	0.43883	1.66335
10	10	15	40	80	150	500
	194.0405	194.0405	194.0405	194.0405	194.0405	194.0405
120	0.00863	0.01404	0.05845	0.18357	0.3282	0.36244
120	10	15	40	80	106	113

5.2 TSP101

Taille, Max Depl	10	15	40	80	150
	3020.4638	2629.2035	1727.8563	1382.119	1327.2038
2	1.09375	1.71875	4.53125	9.60938	18.65625
2	10	15	40	80	150
	3113.4182	2705.1373	1740.262	1383.1378	1133.3231
5	1.23438	1.92188	4.64062	10.64062	19.25
9	10	15	40	80	150
	3260.9463	2530.434	1642.7849	1544.1561	1157.2876
10	1.34375	1.8125	4.73438	9.26562	17.9375
10	10	15	40	80	150
	3013.6739	2536.5216	1844.0407	1389.3985	1191.1092
30	1.09375	1.85938	4.76562	8.84375	16.85938
30	10	15	40	80	150
	2975.2362	2430.8661	1504.7754	1370.817	1223.5951
70	1.125	1.70312	4.64062	9.48438	17.46875
10	10	15	40	80	150
	2949.5905	2671.1192	1593.3839	1441.6639	1363.1688
130	1.20312	1.71875	4.54688	9.29688	17.95312
190	10	15	40	80	150

Note:

J'ai fait l'ensemble des tests dans le tableau avec une machine (i7) vu que ma machine n'est pas assez performante pour l'instance avec 101 villes. J'ai effectué un seul test avec des parametres un peu grands : 1500 déplacements , taille tabou 140, j'ai trouvé 1038.6975 en 145.3593s et en 1200 déplacements.

6 Conclusion

Les deux algorithmes de résolution du TSP présentés dans la question sont la méthode de hill-climbing avec redémarrages et la méthode de recherche tabou. On s'en sert généralement lorsque la résolution exacte du problème est trop coûteuse en temps de calcul.

Ces algorithmes peuvent être efficaces pour trouver des solutions de haute qualité dans certaines situations, mais ils ne garantissent pas la recherche de la solution optimale. En effet, ils peuvent être enfermés dans des minimas locaux et ne pas explorer tout l'espace de recherche. Par ailleurs, ils sont très dépendants des paramètres

sélectionnés et peuvent donner des résultats très différents selon la solution initiale choisie.

D'après les tests que j'ai fait je pense que j'ai de coté de optimisation je pense que l'algorithme tabou est plus optimal pour trouver une solution de qualité car il a la possibilité de minimisé le nombre des voisins possible et une grosse probabilité pour éviter des minimums locaux par contre l'hill climbing et mieux pour trouver une solution optimale aussi par ce qu'il peut parcourir notre problème à partir des parties différentes mais il est plus lent que tabou.