TECHNIQUES ALGORITHMIQUES ET PROGRAMMATION

Voyageur de commerce – Heuristiques

1 Flips et algorithme glouton

Étant donnée une tournée déjà construite, on considère l'heuristique consistant à supprimer deux arêtes indépendantes et à reconnecter les deux morceaux de tournée de façon à former une nouvelle tournée de longueur plus petite. On parle alors du "flip" des arêtes en question. Des arêtes indépendantes sont des arêtes qui n'ont pas d'extrémités en commun, donc qui ne se suivent pas dans la tournée. Le premier flip d'une tournée est un flip d'arêtes $v_i - v_{i+1}$ et $v_j - v_{j+1}$ où i < j et où i est le plus petit possible.

Question 1. Précisez le principe du flip des arêtes $v_i - v_{i+1}$ et $v_j - v_{j+1}$ avec i < j.

Question 2. Dans le cas où les arêtes indépendantes $v_i - v_{i+1}$ et $v_j - v_{j+1}$ se croisent sans être alignées, montrer que leur flip permet un gain strictement positif sur la longueur de la tournée. (Aide : considérer le point d'intersection et les quatre segments.)

On suppose que vous avez déjà écrit la fonction reverse(T,p,q) qui renverse la partie du tableau d'entiers T[p]...T[q] (bornes comprises) si p<q.

Question 3. Écrivez la fonction first_flip(V,n,P) qui, étant donnée une tournée P en entrée, renvoie le gain du premier flip réalisable (et réalise le flip dans P en sortie) ou bien 0 s'il n'y en a pas. (Aide : attention aux indices possibles pour i et j.)

Question 4. En déduire la fonction tsp_flip(V,n,P) qui calcule une tournée P (et renvoie sa longueur) obtenue en appliquant autant que possible les flips réalisables. Vous pourrez partir de la tournée de votre choix, par exemple, la tournée triviale définie par P[i]=i.

Question 5. Est-ce que vos fonctions terminent toujours? Discuter de leurs complexités. Est-il possible d'obtenir un gain après un flip sans qu'il n'y ait initialement de croisement? Si l'on applique un flip, peut-on obtenir plus de croisements qu'avant le flip? Est-il possible d'avoir une séquence de flips où la même paire d'arête est flipée plusieurs fois?

Question 6. Écrivez la fonction tsp_greedy(V,n,P) donnant une tournée obtenue en choisissant à chaque fois le point libre le plus proche du dernier point atteint. Quelle est sa complexité en temps?

2 En TP

Téléchargez (Enregistrer la cible du lien sous ...) les fichiers correspondant au TP à partir de la page de l'UE disponible ci-après, et mettez tout dans le même répertoire que la dernière fois :

Vous aurez à éditer tsp_heuristic.c, à décommenter quelques lignes dans tsp_main.c, et toujours compiler avec make tsp_main, et lancer l'exécution avec ./tsp_main. Notez qu'il est possible de ne décommenter que #include "tsp_heuristic.h" pour tester cette partie seule. Si vos fonctions boucles, pensez à ajouter un (... && running) dans tout test suspect, vous permettant de quitter plus simplement le programme.

Il faudra de plus :

- 1. Complétez reverse(), first_flip() et tsp_flip() du fichier tsp_heuristic.c.
- 2. Faites varier n grâce à la ligne de commande. Jouez avec <code>generatePoints()</code> et <code>generateCircles()</code> de façon à mettre en défaut l'heuristique. Vous pouvez zoomer et déplacer les points avec la souris, tester les touches 'o', 'r' et 't' (voir tools.h). Observez qu'il peut y avoir des flips alors qu'il n'y a pas de croisements.
- 3. Ajoutez l'heuristique tsp_greedy(). Comparez l'heuristique tsp_flip() seule avec tsp_greedy() suivie de tsp_flip(). Pour cela modifiez tsp_main.c