

# Algorithmique avancée : Feuille de TP n° 3

## Meta-Heuristiques

1 TP encadré + 1 TP non encadré + 1 TP encadré avec QEL<sup>1</sup> à la fin

Ce TP est sensé avoir lieu après le cours sur les meta-heuristiques mais avant le premier TD sur ce sujet. Ces TP doivent être réalisés dans  votre langage favori  ou dans  le langage qui vous semble le plus adapté  au sujet. L'assistance de l'enseignant privilégiera donc les questions liées à l'algorithmique et aux structures de données.

⚠ À l'issue du TP encadré, vous aurez une séance de TP non encadrée, puis une séance encadrée au cours de laquelle vous répondrez à un QEL évaluant l'atteinte des objectifs fixés.

## Chaîne de 0 et 1 qui résoud un UBQP

Un UBQP (Unconstrained Binary Quadratic Problem) a pour but de **minimiser** le résultat d'une fonction  $f$  pouvant s'écrire sous la forme :

$$f(X) = \sum_{i=1}^n \sum_{j=1}^n Q_{ij} \cdot X[i]X[j]$$

où  $Q$  est une matrice  $n \times n$  de constantes et  $X$  est un  $n$ -uplet de variables binaires. On peut par exemple considérer la matrice  $Q$  suivante :

$$Q = \begin{pmatrix} -17 & 10 & 10 & 10 & 0 & 20 \\ 10 & -18 & 10 & 10 & 10 & 20 \\ 10 & 10 & -29 & 10 & 20 & 20 \\ 10 & 10 & 10 & -19 & 10 & 10 \\ 0 & 10 & 20 & 10 & -17 & 10 \\ 20 & 20 & 20 & 10 & 10 & -28 \end{pmatrix}$$

Pour la solution  $X = [1 \ 1 \ 0 \ 1 \ 0 \ 0]$ ,  $f(X)$  vaut 6.

Les UBQP sont reconnus pour leur capacité à représenter une grande variété de problèmes importants [1], qui vont de l'analyse financière à des problèmes combinatoires sur les graphes en passant par l'ordonnancement de tâches, l'allocation de fréquence etc.

Nous désirons trouver une solution  $X$  qui minimise la fonction  $f(X)$  pour une matrice  $Q$  fournie dans un fichier. Pour cet exemple le fichier `partition6.txt` contient en premier la taille  $n$  (6) puis un nombre  $p$  (2) (on expliquera ce qu'il représente par la suite) puis les  $6 \times 6$  éléments séparés par des blancs. Le fichier `graphe12345.txt` est un autre exemple.

**Pour réaliser les premières questions vous pouvez créer un tableau  $Q$  contenant les valeurs données dans l'énoncé.** La lecture des données depuis un fichier devra être codée pour le QEL.

1. Écrire une fonction qui renvoie une solution initiale au hasard pour ce problème, c'est-à-dire qui renvoie un vecteur de  $n$  bits tirés aléatoirement (la taille du vecteur sera paramétrable selon la valeur lue dans le fichier utilisé en entrée).
2. Écrire une fonction qui calcule la valeur de cette solution par  $f$  dont  $Q$  est décrit dans le fichier en entrée.

1. QEL=Questionnaire en Espace Limité.

3. Programmer une fonction `meilleur_voisin` qui renvoie la meilleure solution voisine de  $X$  où un voisin  $X'$  de  $X$  est une séquence de bits qui ne diffère de  $X$  que par un seul bit. **Optimisation** : S'il y a plusieurs meilleurs voisins votre fonction devra choisir aléatoirement parmi eux.

On rappelle l'Algorithme Steepest Hill-Climbing :

```

• on part d'une solution  $s$ 
•  $nb\_depl \leftarrow 0$ ;  $STOP \leftarrow false$ 
Repeat
  •  $s' \leftarrow meilleur\_voisin(s)$ 
  • if  $meilleur(f(s'), f(s))$  then  $s \leftarrow s'$ 
    else  $STOP \leftarrow true$  /* optimum local */
  •  $nb\_depl++$ 
Until  $nb\_depl = MAX\_depl$  or  $STOP$ 
Return( $s$ )

```

4. Programmer la méthode du Steepest Hill-Climbing. Notons que “meilleur” signifie “strictement meilleur” (à justifier).
5. Programmer une variante avec redémarrages, c'est-à-dire faire une boucle externe autour du Steepest Hill-Climbing permettant de partir d'une nouvelle solution tirée au hasard, puis d'effectuer un essai : c'est-à-dire faire au plus `MAX_depl` déplacements vers des meilleurs voisins (un essai peut s'arrêter avant d'avoir fait les `MAX_depl` déplacements vers des meilleurs voisins, puis redémarrer avec une nouvelle solution au hasard. Cette boucle externe devra être faite `MAX_essais` fois.
6. Faites tourner vos programmes sur les deux fichiers `partition6.txt` et `graphe12345.txt`.

On rappelle la méthode Tabou :

```

• on part d'une solution  $s$ 
• Tabou  $\leftarrow []$ 
•  $nb\_depl \leftarrow 0$ ;  $msol \leftarrow s$ ;  $STOP \leftarrow false$ 
Repeat
  • if  $voisins\_non\_Tabou(s) \neq \emptyset$ 
    then  $s' \leftarrow meilleur\_voisin\_non\_Tabou(s)$ 
    else  $STOP \leftarrow true$  /* plus de voisin non tabou*/
  • Tabou  $\leftarrow Tabou + \{s\}$ 
  • if  $meilleur(s', msol)$  then  $msol \leftarrow s'$  /* stockage meilleure solution courante*/
  •  $s \leftarrow s'$ 
  •  $nb\_depl++$ 
Until  $nb\_depl = MAX\_depl$  or  $STOP$ 
Return( $msol$ )

```

où la liste Tabou est implémentée en FIFO de taille  $k$  fixée.

7. Programmer la méthode tabou en essayant différentes tailles pour la liste Tabou.
8. On impose maintenant une contraintes sur les solutions, on cherche une séquence binaire dont la somme des bits est supérieure ou égale à  $p$ . Modifiez votre fonction `meilleur_voisin` afin qu'elle prenne en compte cette contrainte où  $p$  est le deuxième nombre donné dans le fichier décrivant le problème (pour `partition6.txt` ce nombre est 2, pour `graphe12345.txt` c'est 4). Testez le Steepest-Hill-Climbing avec redémarrage sous cette contrainte.

## Voyageur de commerce

Le célèbre problème du Voyageur de commerce (Travelling Salesman Problem TSP) consiste à trouver une tournée passant par toutes les villes ayant la plus courte distance totale. On dispose pour cela d'un fichier dans lequel on dispose d'une liste de  $n$  villes (le nombre  $n$  est donné au début du fichier) avec des identifiants et des coordonnées sous la forme :

Id, x, y où Id est un numéro de ville, et (x,y) sont ses coordonnées, les villes sont toujours données dans l'ordre des Identifiants de 1 à  $n$  (Id est donc inutile et peut-être retrouvé avec le numéro de la ligne lue)

Une solution de ce problème est une séquence de  $n$  villes, elle représente une tournée partant du point (0,0) puis passant par chacune des villes de la séquence puis revenant au point (0,0). Pour simplifier, on assimilera la distance entre deux villes à leur distance euclidienne :  $\sqrt{(x_1 - x_2)^2 + (y_1 - y_2)^2}$ .

Par exemple, en utilisant le fichier `tsp5.txt` décrivant les coordonnées de 5 villes, la solution

|   |   |   |   |   |
|---|---|---|---|---|
| 5 | 3 | 4 | 1 | 2 |
|---|---|---|---|---|

correspond à une tournée de longueur 263.88 km.

Le problème consiste à trouver une tournée de longueur minimale.

1. Écrire une fonction qui renvoie une solution initiale au hasard pour ce problème, c'est-à-dire qui renvoie un vecteur de  $n$  villes tirées aléatoirement (la taille du vecteur sera paramétrable selon la valeur lue dans le fichier utilisé en entrée). Pour cette fonction vous pouvez soit utiliser une méthode constructive (créer une liste chaînée des villes et tirer aléatoirement l'indice de la première ville de 1 à  $n$ , supprimer la ville correspondante de la liste puis tirer aléatoirement entre 1 et  $n - 1$  la deuxième ville etc) ou une méthode itérative (partir de la solution  $X$  où les villes sont dans l'ordre croissant de 1 à  $n$  et pour  $i = 1$  à  $n$  remplacer  $X[i]$  par  $X[random(n)]$ ).
2. Écrire une fonction qui calcule la valeur de cette solution c'est-à-dire la distance que le voyageur de commerce doit parcourir en partant de (0,0) puis en passant par toutes les villes  $X[1] \dots X[n]$  et en revenant en (0,0).
3. Programmer une fonction `meilleur_voisin` qui renvoie la meilleure solution voisine de  $X$  où un voisin  $X'$  de  $X$  est la séquence obtenue en permutant deux villes dans la séquence  $X$ .
4. Utilisez la méthode du Steepest Hill-Climbing sur les fichiers `tsp5.txt` et `tsp101.txt` et les méthodes avec redémarrages en redémarrant `MAX_essais` fois. Pour chaque essai, vous devrez être capable d'afficher la solution initiale tirée au hasard, la solution atteinte et le nombre de déplacements effectués depuis la solution initiale jusqu'à la solution atteinte.
5. Utilisez la méthode tabou en essayant différentes tailles pour la liste tabou et pour `MAX_dep1`. De la même manière, vous devrez pouvoir afficher la solution initiale, la solution atteinte, le nombre de déplacements effectués jusqu'à la solution atteinte, la meilleure solution rencontrée, le contenu de la liste tabou à la fin de la recherche.

## Travail à faire avant la prochaine séance encadrée

Avant la prochaine séance vous devez avancer sur les exercices UBQP et Voyageur de commerce. Le questionnaire en espace limité (QEL) sera distribué 30 mn après le début de la prochaine séance encadrée et vous aurez 1h30 pour y répondre. Vous devrez pouvoir donner la solution obtenue en partant d'une solution initiale fournie, le nombre de déplacements pour l'atteindre et sa valeur.

## Références

- [1] G.A. Kochenberger, F. Glover, B. Alidaee, and C. Rego. A unified modeling and solution framework for combinatorial optimization problems. *OR Spectrum*, 26 :237–250, 2004.