

# **INFO-F-203 - Rapport**

Projet 1

**Yahya Bakkali**

Matricule : 445166

**Maxime Hauwaert**

Matricule : 461714

Date : Novembre 2018

## Table des matières

1	Introduction générale	<b>2</b>
2	Sous-arbre de poids maximum	<b>2</b>
2.1	Introduction . . . . .	2
2.2	Choix d'implémentation . . . . .	2
2.3	Algorithme . . . . .	2
2.4	Arbres aléatoires . . . . .	3
3	Les hypergraphes et hypertrees	<b>3</b>
3.1	Introduction . . . . .	3
3.2	Choix d'implémentation . . . . .	3
3.3	Algorithmes . . . . .	4
3.4	Hypergraphes aléatoires . . . . .	7
4	Interface graphique	<b>7</b>
5	Librairies utilisées	<b>8</b>
5.1	Numpy . . . . .	8
5.2	Matplotlib . . . . .	8
5.3	Copy . . . . .	8
6	Conclusion	<b>8</b>

# 1 Introduction générale

Ce projet a pour but de mettre en pratique des concepts sur les graphes vus au cours d'algorithmique 2 pour une meilleure compréhension et maîtrise de ceux-ci.

## 2 Sous-arbre de poids maximum

### 2.1 Introduction

Dans ce problème nous manipulons des arbres constitués de nœuds ayant un poids. Le problème consiste à transformer un arbre  $T = (V, E)$  en arbre  $T' = (V', E')$  de façon à maximiser la fonction

$$w(V') = \sum_{v \in V'} w(v)$$

### 2.2 Choix d'implémentation

Pour stocker l'arbre nous avons décidé d'utiliser une classe nommée "Tree". Chaque nœud a un nom, un poids et une liste de ses enfants. Nous avons décidé de ne pas modifier l'arbre de départ mais de créer une liste qui contiendra le nom de tous les nœuds qui forme le sous-arbre de poids maximum.

### 2.3 Algorithme

---

**Algorithme 1** maxContribution

---

**Require:** liste nœuds\_à\_désactiver

```
1: poids_total = nœud.poids
2: for chaque enfant du nœud do
3:   if enfant.maxContribution() <= 0 then
4:     Ajouter enfant à nœuds_à_désactiver
5:   else
6:     Ajouter enfant.maxContribution() à poids_total
7:   end if
8: end for
9: return poids_total
```

---

La complexité de cet algorithme est de  $O(n)$  car il parcourt chaque nœud de l'arbre,  $O(n)$  et à chaque nœud on additionne deux

valeurs en  $O(1)$ , on compare deux valeurs en  $O(1)$  et on ajoute à chaque fois<sup>1</sup> le nom du noeud dans une liste donc  $O(1)$ . Donc la complexité finale est de  $O(n)$ .

## 2.4 Arbres aléatoires

Cette génération aléatoire d'arbres a une très bonne distribution. Tous les arbres sont possibles. Il y a de 1 à  $n$  noeuds qui composeront l'arbre, 'n' étant 15 dans ce projet. Chaque noeud choisira tout simplement de qui il veut être l'enfant parmi les noeuds déjà placés.

# 3 Les hypergraphes et hypertrees

## 3.1 Introduction

Dans cette partie nous manipulons des hyper-graphes et des hyper-graphes duals. Les outils utiles pour travailler sur les hyper-graphes sont les graphes d'incidence et les graphes primals. On manipule plusieurs concepts comme les graphes acycliques, les hyper-arbres, les cliques maximales, la chordalité et la couverture exacte.

## 3.2 Choix d'implémentation

Pour stocker l'hyper-graphe nous avons décidé d'utiliser une classe nommée "Hypergraph". Chaque objet de cette classe a un ensemble de ses sommets, un dictionnaire d'hyper-arêtes, une matrice d'incidence, un dictionnaire de sommets liés et un graphe primal. Nous avons aussi décidé d'utiliser une classe "PrimalGraph" pour une meilleure visibilité de nos différents algorithmes. Chaque objet de cette classe a un ensemble de ses sommets, un dictionnaire de ses hyper-arêtes, le nombre de sommets qu'il a et une liste de ses arêtes.

---

<sup>1</sup>Au pire des cas

### 3.3 Algorithmes

---

**Algorithme 2** find\_cliques

---

**Require:**  $R$  : {nœuds d'une clique maximale},  $P$  : {nœuds possibles dans une clique maximale},  $X$  : {nœuds exclus}

```
1: if  $P$  et  $X$  sont vides then
2:   if la clique  $R$  est de taille  $\geq 2$  then
3:     Ajouter  $R$  a la liste des cliques
4:   end if
5: else
6:   pivot = élément aléatoire de l'ensemble  $P \cup X$ 
7:   for chaque sommet  $S$  dans l'ensemble  $P \setminus \{\text{sommets liés au pivot}\}$  do
8:     newP =  $P \cap \{\text{sommets liés à } S\}$ 
9:     newR =  $R \cup \{S\}$ 
10:    newX =  $X \cap \{\text{sommets liés à } S\}$ 
11:    find_cliques(newP,newR,newX)
12:     $P = P \setminus \{S\}$ 
13:     $X = X \cup \{S\}$ 
14:   end for
15: end if
```

---

[1] Tout graphe à  $n$  sommets a au maximum  $3^{n/3}$  cliques maximales, et le temps d'exécution le plus défavorable de l'algorithme de Bron-Kerbosch (avec une stratégie pivot qui minimise le nombre d'appels récurrents effectués à chaque étape) est  $O(3^{n/3})$ , correspondant à cette limite.

---

**Algorithme 3** is\_chordal

---

```
1: unnumbered = ensemble des sommets du graphe
2: s = sommet choisi aléatoirement dans unnumbered
3: unnumbered = unnumbered \ {s}
4: numbered = {s}
5: while unnumbered != {} do
6:   Vertex = le sommet de unnumbered qui a le plus de connections aux som-
     mets de numbered
7:   unnumbered = unnumbered - Vertex
8:   numbered = numbered + Vertex
9:   clique_wanna_be = {sommets liés à Vertex} ∩ numbered
10:  subGraph = Un sous-graphe induit des sommets appartenant à
     clique_wanna_be
11:  if le subGraph n'est pas complet then
12:    return False
13:  end if
14: end while
15: return True
```

---

[2] Au début, nous créons l'ensemble des sommets du graphe, "unnumbered",  $O(N)$ , choisissons un sommet arbitraire d'unnumbered  $O(N)$ , enlevons ce sommet d'unnumbered  $O(1)$ , créons l'ensemble des sommets, "numbered", contenant ce sommet  $O(1)$ . Ensuite, tant qu'unnumbered n'est pas vide  $O(N)$  nous chercherons le sommet "Vertex" dans unnumbered qui a le plus de connexions aux sommets de numbered  $O(S * N * W) = O((N/2)^2 * N) = O(N^3/4)$  parce que la cardinalité de l'ensemble  $\{S+W\}$  est toujours égale à  $N$ , après nous supprimons ce sommet d'unnumbered en l'ajoutant à numbered  $O(1)$  puis nous créons un ensemble qui contiendra l'intersection entre numbered et A  $O(\min(W, \text{len}(A)))$  et le sous-graphe induit à partir de cet ensemble  $O(N * \min(W, \text{len}(A)) * \min(V, \text{len}(A)))$ . Ce qui fait en final une complexité de  $O(N * \max(N^3/4, \min(W, \text{len}(A)), N * \min(W, \text{len}(A)) * \min(N, \text{len}(A))))$

A : ensemble des sommets liés au sommet "Vertex"

N : nombre de sommets du graphe

S : nombre de sommets dans "unnumbered"

W : nombre de sommets dans "numbered"

---

**Algorithme 4** Algorithm\_X

---

**Require:** Matrice

```
1: Faire une copie de la matrice et exécuter l'algorithme sur cette matrice
2: Choisir la colonne C contenant un minimum de 1
3:  $L = L'$ ensemble des lignes tel que  $Matrice_{l,c} = 1, \forall l \in L$ 
4: for chaque ligne l de L do
5:   columnlist = []
6:   rowlist = []
7:   Ajouter la ligne à la solution partielle
8:   for chaque colonne j de la matrice do
9:     if  $Matrice_{l,j} = 1$  then
10:      for chaque ligne i de la matrice do
11:        if  $Matrice_{i,j} = 1$  then
12:          Ajouter la ligne i à rowlist
13:        end if
14:      end for
15:      Ajouter la colonne j de la matrice à columnlist
16:    end if
17:  end for
18: Supprimer les lignes et les colonnes de la matrice présentes dans rowlist
   et columnlist
19: if la matrice n'est pas vide then
20:   if toutes les colonnes de la matrice ont au moins un 1 then
21:     Répéter cet algorithme de façon récursive sur la matrice réduite
22:   end if
23: else
24:   Ajouter la solution à l'ensemble des solutions
25: end if
26: Supprimer la ligne de la solution partielle
27: Réutiliser la matrice de départ
28: end for
```

---

[3] Au début on fait une copie de la matrice sur laquelle on va appliquer l'algorithme  $O(M * N)$ , après on cherche les colonnes avec un minimum de 1  $O(M * N)$  ensuite on trouve les lignes  $Matrice_{L,C} = 1$   $O(N)$ . Après pour chaque ligne des lignes trouvées précédemment on trouve les lignes et les colonnes à supprimer  $O(M * N)$ . On les supprime de la matrice  $O(M * N)$ . Si la matrice réduite n'est pas vide et que la colonne avec un minimum de 1 n'est pas 0, on répète cet algorithme sur cette matrice réduite de façon récursive ce qui donne une complexité non déterministe. Ça veut dire que l'algorithme peut présenter des comportements différents sur des passages différents d'une matrice à l'autre réduite. Sinon la matrice est vide, on trouve

une couverture exacte parmi les autres.

## References

- [1] Bron–Kerbosch algorithm  
[https://en.wikipedia.org/wiki/Bron%E2%80%93Kerbosch\\_algorithm](https://en.wikipedia.org/wiki/Bron%E2%80%93Kerbosch_algorithm)
- [2] networkx.algorithms.chordal  
[https://networkx.github.io/documentation/stable/\\_modules/networkx/algorithms/chordal.html](https://networkx.github.io/documentation/stable/_modules/networkx/algorithms/chordal.html)
- [3] Knuth's Algorithm X  
[https://en.wikipedia.org/wiki/Knuth%27s\\_Algorithm\\_X](https://en.wikipedia.org/wiki/Knuth%27s_Algorithm_X)  
NP (complexity)  
[https://en.wikipedia.org/wiki/NP\\_\(complexity\)](https://en.wikipedia.org/wiki/NP_(complexity))

### 3.4 Hypergraphes aléatoires

On crée d'abord l'ensemble de  $n$  sommets<sup>2</sup>,  $n$  pouvant aller de 1 à 15, ensuite on détermine le nombre  $m$  d'hyper-arêtes<sup>3</sup>,  $m$  pouvant aller de 0 à  $\min(2^n - 1, 15)$ .

## 4 Interface graphique

Pour la première partie du projet, on affiche à l'écran tous les noeuds de l'arbre de départ. Les noeuds faisant partie du sous-arbre de poids maximum seront colorés en rouge et les autres seront colorés en gris.

Pour la deuxième partie, on affiche à l'écran l'hypergraphe dual sous deux formes, son graphe primal et son graphe d'incidence, et on affiche si oui ou non c'est un hyper-arbre. (+ terminal)

---

<sup>2</sup>15 étant une limite imposée

<sup>3</sup>15 étant une limite arbitraire



## **5 Librairies utilisées**

### **5.1 Numpy**

C'est une librairie très utile dans ce projet pour l'utilisation d'opérations mathématiques telles que les fonctions sinus/cosinus, etc ainsi que dans la manipulation de l'aléatoire.

### **5.2 Matplotlib**

C'est une librairie assez utile dans ce projet pour l'affichage d'objets mathématiques en 2D tels que des cercles, des lignes, etc.

### **5.3 Copy**

C'est une librairie contenant la fonction "deepcopy" permettant de copier l'intégralité d'un objet sans qu'il n'y ait de liens entre l'ancien et le nouvel objet.

## **6 Conclusion**

En plus de la simple mise en pratique de certains concepts sur les graphes, ce projet nous a permis de développer nos compétences de travail en groupe.