Université de Montpellier







Rapport du projet Conception et implantation d'un système d'aide à la décision

El Houiti Chakib Kezzoul Massili

30 novembre 2021

Introduction

Objectif du projet

L'objectif principal du projet est de réaliser une analyse critique de l'algorithme du mariage stable. Dans un premier temps l'objectif est d'implémenter l'algorithme de Gale et Shapley (mariage stable), pour l'affectation des étudiants aux institus, ensuite, de proposer une méthode de satisfaction pour les deux côtés et de tester cet algorithme sur plusieurs jeux de données. Finalement, c'est de proposer une représentation compacte des préférences.

Environnement de développement

Le projet a été développé sur notre propre environnement de travail. On a utilisé le langage Python, pour l'implémentation des différentes fonctionnalités, en utilisant plusieurs bibliothèques propres à Python.

Structure du projet

Pour une meilleure compréhension de l'environnement du projet, voici ci-dessous différentes informations sur les différents fichiers et répertoires du projet :

src/ Répertoire contenant les fichiers sources du projet.

generate.py Fichier pour la génération automatique de jeux de données.

algorithme.py Fichier implémentant les différents algorithmes, notamment celui de Gale et Shapley.

graphviz.py Fichier de visualisation.

main.py Fichier contenant le programme principale du projet.

data/ Répertoire contenant les différents jeux de données de différentes tailles.

output/ Répertoire contenant toutes les sorties du programme.

README. md Fichier expliquant la manière d'utiliser le programme (initialisation, compilation et exécution). Referez-vous à la section *Utilisation* de ce dernier pour plus d'informations.

Makefile Fichier qui spécifient les commandes de compilation, initialisation et autres.

1 Modèlisation et implémentation

1.1 Programme de génération de préférences aléatoires

La première partie du travail est la génération de préférences aléatoires pour les étudiants ainsi que les institutions. L'objectif ici est de générer un fichier contenant ces préférences qui pourra ensuite être interpréter par un programme. Nous avons choisis de reprèsenter les préférences par un fichier $JSON^1$. En effet, ce format est très expressif et facile à manipuler.

^{1.} JavaScript Object Notation est un format de données textuelles dérivé de la notation des objets du langage JavaScript. il permet de représenter de l'information structurée comme le permet XML par exemple.

```
0
       "students": {
1
            "E1": ["I3", "I1",
2
            "E2": ["I1",
                           "I2",
                                  "I3"],
3
            "E3": ["I3", "I2",
                                  "I1"]
4
       },
5
       "institutions": {
6
            "I1": {
7
                "capacities": 1,
8
                "preferences": ["E1", "E2", "E3"]
9
            },
10
            "I2": {
11
                "capacities": 1,
12
                 "preferences": ["E1", "E3", "E2"]
13
14
            "I3": {
15
                "capacities": 1,
16
                "preferences": ["E3", "E2", "E1"]
17
            }
18
       }
19
     }
20
```

Listing 1 – "Exemple d'un fichier de préférences"

Pour cela, nous avons définis une fonction qui, en lui donnant en paramètre : N le nombre d'étudiants et K le nombre d'institutions, génére le fichier JSON ci-dessus. Ce fichier représente les préférences des étudiants et celles de institutions. On attribut à chaque étudiant une liste de K institutions générer aléatoirement et classées par ordre de préférence. La même chose est faite pour chaque institution. Mais cette fois, pour chaque institutions, on lui attribut aléatoirement en plus une capacité d'acceuil. La capacité d'acceuil est génére de sorte que la somme de toutes les capacités soit égal à N le nombre d'étudiants.

Ceci à été implémenter dans le fichier generate.py indépendament du reste des programmes. Les jeux de données ainsi générer sont ensuite mis dans le répertoire data/.

1.2 Implémentation de l'algorithme du mariage stable

La seconde partie du projet est l'implèmentation d'un algorithme de marage stable. Pour cela nous avons adapté deux implémentations de l'algorithme de $Gale \, \mathcal{C} \, Shapley \, \hat{a} \, nos \, jeux \, de \, données. L'une donnant la priorité aux étudiants et la seconde aux institutions <math>^2$. Dans ces implèmentation, nous supposant qu'il y assez de place dans les institutions pour tout les étudiants. Nous supposant aussi que la taille de la liste des préférences des étudiants (Resp. les institutions) est égale $\hat{a} \, K$ le nombre d'institutions (Resp. N le nombre d'étudiants). Cette condition est nécessaire afin d'assurer qu'un mariage stable existe (Voir le Théorème de Hall).

Ensuite, nous obtenons un programme principal (main.py), utilisable en ligne de commande, qui affiche (voir Figure 1) le temps d'exécution des deux algorithmes ainsi que la satisfaction des étudiants et des institutions, point qu'on vas aborder un peu plus loin dans ce rapport.

^{2.} Les deux fonctions ont été définis dans le fichier algorithme.py

FIGURE 1 – Affichage produit par le programme principal

De plus, ce programme exporte dans deux fichiers sous le format $JSON^3$ les résultats des affectations (priorité aux étudiants et priorité aux institutions).

Listing 2 – "Fichier des affectations priorité au étudiants"

1.3 Interface de visualisation

Pour pouvoir mieux visualiser les affectations des étudiants aux institution, on a pensé à une structure de graphes. Chaque institut et chaque étudiant sont représentés par un noeud étiqueté par leurs noms. Chaque affectation est représenté par une arête qui lie un étudiant à son institution.

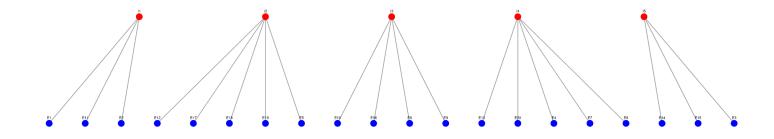


FIGURE 2 – Visualisation en graphe

On obtient cette visualisation 4 en utilisant le programme graphviz.py à qui en passe en argument un fichier JSON produits precedement. Ce programme utilise la bibliothèque Dash, qui permet de projeter des graphes interactifs via un petit serveur web en local.

^{3.} Le format CSV est aussi possible mais pour la visualisation en graphe c'est le format JSON qui est utilisé

^{4.} Les points rouges représente les instituts et les points bleus représente les étudiants

1.4 Méthodes de satisfaction

La satisfaction de chaque côté est nécéssaire, pour évaluer nos algorithmes et les classés. Les problèmes de satisfaction apparaîssent toujours dans les systèmes d'aid à la décison ou plus précisement dans les systèmes d'affectations. Dans notre projet, on s'est concentré sur la satisfaction des étudiants, qui est un problème très fréquent dans la vie réelle.

Satisfaction des étudiants

Il existe plusieurs manières pour calculer la satisfaction des étudiants, on a choisi des méthodes qui sont significatives. Ces méthodes ont de même des points forts et des points faibles. Toutes les méthodes sont faites, d'une façon à donner une note à chaque étudiant, selon son affectation par rapport à sa liste de préférences. Une moyenne de ces notes permet de mesurer la satisfaction globale de tout les étudiants. La note de chaque étudiant est comprise entre 0 et 1, c.à.d si un étudiant a eu son premier choix, il aura une note de 1 et s'il a eu son dernier choix, il aura une satisfaction égale à 0. Les notes des autres choix sont calculés avec des fonction mathématiques du genre y = f(i), tel que, y est la note de satisfaction et i est la position de l'affectation de l'étudiant dans sa liste de préférences.

Linéaire En premier, une fonction linéaire, une façon très simple de calculer les satisfactions. Son principe est de donner une note à un choix i d'un étudiant qui est infèrieure à la note du choix i-1. Cette note diminue de 1 vers 0 d'une façon constante (comme le montre le graph ci-dessous) et cela selon le nombre de choix \mathbf{k} des étudiants. Donc, par exemple si $\mathbf{k} = 10$, on aura une liste de valeurs $= (1, 0.9, 0.8, 0.7, \ldots, 0)$. Cette méthode de calculer est efficace pour un petit jeu de données, mais si on a un grand jeu de données, par exemple 100000 étudiant et 100 instituts, on a constaté que la satisfaction globale approche de 1, car les cinq premiers choix auront des notes élevées égales à (1, 0.99, 0.98, 0.97, 0.96), alors que dans un jeu de données pareil, 90% des étudiants ont eu un de leurs trois premiers choix et que le pire étudiant a eu son 11ème choix avec une note de 0.9, tout cela affecte la moyenne globale des satisfactions et du fait quelle soit proche de 1. Aussi, vu que notre fonction diminue d'une façon linéaire, la différence entre la note du 1^{er} et du $2^{\text{ème}}$ choix est égale à la différence entre la note du $66^{\text{ème}}$ et du $67^{\text{ème}}$ choix. Ce qui nous a mener à penser à d'autres fonctions.

Polynomiale Une fonction qui diminue d'une façon Polynomiale, c.à.d, la différence entre chaque deux choix décroît en allant du premier au dernier choix. ce qui limite le problème de la fonction linéaire. Par exemple, la différence entre la note du 1^{er} et du 2^{ème} choix est supèrieure à la différence entre la note du 66^{ème} et du 67^{ème} choix. Ce qui donne une forme d'importance à la différence entre les premiers choix, contrairement aux derniers choix, Car dans un cas pratique, un étudiant qui aura son 50^{ème} choix ou son 60^{ème} choix, ça reste presque la même chose, du côté de ça satisfaction, par contre, un étudiant, qui aura son 1er^{er} choix ou son 5^{ème} choix, affecte plus ça satisfaction. Le graph ci-dessous montre la décroissance non linéaire entre chaque deux choix.

Inverse Une fonction Inverse du genre f(i) = 1/i, Cette fonction permet de donner, une plus grande importance entre les premiers choix, dans ce cas là le $2^{\text{ème}}$ choix aura une note de 0.5, qui est une différence énorme entre le 1^{er} et le $2^{\text{ème}}$ choix. on a pensé a cette fonction pour donner une satisfaction globale qui accorde plus d'importance au 1^{er} choix, Donc plus la moyenne est élevée, plus on saura qu'un grand nombre d'étudiants ont eu leurs 1^{er} choix. Le graph ci-dessous montre la décroissance de la fonction inverse.

Satisfaction des instituts

Contrairement à la satisfaction des étudiants, celle des institus doit réspecter une contrainte supplémentaire, qui est du au faite qu'on affecte à chaque institut plusieurs étudiants selon sa capacité Q. Pour palier à cette contrainte et avoir une valuer de satisfaction significative, Nous attribuons une note maximale de 1 pour un institut donné, si et seulement si les étudiants affectés à cet institut sont les Q premiers choix de ce dernier, inversement, une note de 0 est attribué si et seulement si les étudiants affectés à cet institut sont les Q derniers choix de ses préférences. Toutes les affectations qui sont au milieu suive une fonction qui diminue linéairement. Une moyenne est calculé pour avoir une satisfaction globale de tout les instituts.

2 Extension du système

Dans cette dernière partie du projet, l'objectif est de proposer une réprésentation compacte des préferences. On a choisit de se réferer à la vie réelle, où les étudiants ont un nombre précis de choix et non pas le nombre d'instituts. Cela pose un problème pour l'algorithme du mariage stable, donc si on exécute bêtement l'algorithme de Gale & Shapley, on n'aura pas une affectation stable entre les étudiants et les instituts, on sortira avec un résultat où un certain nombre d'etudiants se retrouveront sans instituts. Pour rémedier à ce problème on a choisit deux méthodes, pour affecter les étudiants aux instituts, ces deux dernières modifient l'algorithme de Gale & Shapley pour avoir un résultat.

2.1 Random assignement

Random assignement ou affectation aléatoire, cette méthode consiste à affecter temporairement un étudiant à un institut Ii qui a toujours de la place, aléatoirement si cet étudiant Ei n'a plus de choix possible dans sa liste de préférences (il a été réfusé pour tout ces choix). De cette manière, on s'assure que chaque étudiant soit affecter. Si un autre étudiant Ej a dans ces choix l'institut Ii, on préfere Ej à Ei, même si ce dernier est mieux classé que Ej.

2.2 Les sans intituts

contrairement à la première méthode, on traite les étudiants qui n'ont plus de choix en dernier. c.à.d, on réalise l'affectation pour les étudiants ayant toujours un choix. Ensuite, tout les étudiants qui n'ont plus de choix seront affectés en dernier à l'institut auquel ils sont le mieux classés parmis les instituts restants qui ont toujours de la place.

3 Conclusion

3.1 Utilisation du programme

3.2 Perspectives

3.2.1 Pré-matching-Problem and Theroem de HALL