# Algorithmes et complexité (2022-2023)

Florian Bridoux, François Doré, Dorian Mazauric

### **Travaux Dirigés 5**

#### Exercice 1:

Nom: Ordonnancement de tâches

Instance : Soient k tâches de durées respectives  $t_1$ , ...,  $t_k$  (durées entières), T le temps total d'exécution autorisé et n le nombre de processeurs.

Question : Est-il possible d'exécuter les k tâches sur une machine à n processeurs en moins de T unités de temps ?

Prouver un algorithme polynomial qui est une 2-approximation de la version minimisation du problème Ordonnancement de tâches.

La version minimisation consiste à minimiser la durée totale d'exécution (T n'est donc plus dans l'entrée du problème).

#### Exercice 2:

Soit p une constante dans [0,100].

### Nom: Plus long chemin

Instance : Un graphe fini arête-pondéré G = (V, E) représenté sous forme de listes d'adjacence, un nombre entier non-négatif L, deux sommets u et v (les poids sont des réels positifs)

Question : Le graphe admet-il un chemin simple qui passe par au p % de sommets et de poids total au moins L entre u et v ?

Montrer que Plus long chemin est NP-difficile?

Considérons la version maximisation du problème Plus long chemin, c'est-à-dire qui maximise le poids total du chemin.

Pour tout entier k, prouver qu'il n'existe pas d'algorithme polynomial qui trouve une solution approchée, à un facteur d'approximation k, à moins que P=NP.

# Exercice 3:

Nom: Plus court chemin

Instance : Un graphe fini G = (V, E) représenté sous forme de listes d'adjacence, un nombre

entier non-négatif L, deux sommets u et v

Question: Le graphe admet-il un chemin simple entre u et v de longueur au plus L?

Écrire et prouver un algorithme polynomial pour le problème Plus court chemin. Quelle est sa complexité ?

# Exercice 4:

Même question que 3 avec un graphe arête-pondéré.

## Exercice 5:

Utiliser l'algorithme de l'exercice 3 afin de prouver un algorithme polynomial pour sortir de tout labyrinthe.