# Algorithmique 1

### L3 RI

# Table des matières

1 Algorithmes

|    | 1.2   | Arbres binaires   | 1   |
|----|---|---|-----|
|    | 1.3   | Graphes   | 2   |
|    | 1.4   | Algorithmes gloutons  | 2   |
|    | 1.5   | Programmation dynamique   | 2   |
|    | 1.6   | Flots   | 3   |
|    | 1.7   | Programmation linéaire  | 3   |
| 2  | Str   | actures de données  | 3   |
|    | 2.1   | Files de priorité   | 3   |
|    | 2.2   | Tables de hachage   | 3   |
|    | 2.3   | Structure Union-Find  | 3   |
| 3  | Aut   | res   | 4   |
| Ĺ. | .1 ′  | <b>Tris</b>   |     |
|    | , m   | : :: ((-2)  |     |
|    | $\mathbf{C}$  | i par insertion : $O(n^2)$ onsidérer chaque élément un à un pour l'insérer à sa bonne place (pensur iou de cartee)  | ser |
|    | C<br>à  | onsidérer chaque élément un à un pour l'insérer à sa bonne place (pen<br>un jeu de cartes)  | ser |
|    | C à C   | onsidérer chaque élément un à un pour l'insérer à sa bonne place (pen un jeu de cartes) i fusion : $O(n \log n)$  | ser |
|    | C à P   | onsidérer chaque élément un à un pour l'insérer à sa bonne place (pensun jeu de cartes) i fusion : $O(n \log n)$ uradigme diviser pour régner, diviser en deux sous-problèmes   | ser |
|    | C à P P P S I   | onsidérer chaque élément un à un pour l'insérer à sa bonne place (pen un jeu de cartes) i fusion : $O(n \log n)$  |     |
|    | C   | onsidérer chaque élément un à un pour l'insérer à sa bonne place (pensun jeu de cartes) i fusion : $O(n \log n)$ aradigme diviser pour régner, diviser en deux sous-problèmes i Shell : $O(n^2)$ iite de tris par insertion sur chaque constituant d'une partition du éleau   |     |
|    | C à à T P S S S b I S T T S T T T T T T T T T T T T T T T | onsidérer chaque élément un à un pour l'insérer à sa bonne place (pensun jeu de cartes) i fusion : $O(n \log n)$ aradigme diviser pour régner, diviser en deux sous-problèmes i Shell : $O(n^2)$ uite de tris par insertion sur chaque constituant d'une partition du eau i par tas : $O(n \log n)$   |     |
|    | C   | onsidérer chaque élément un à un pour l'insérer à sa bonne place (pensun jeu de cartes) i fusion : $O(n \log n)$ uradigme diviser pour régner, diviser en deux sous-problèmes i Shell : $O(n^2)$ uite de tris par insertion sur chaque constituant d'une partition du eau i par tas : $O(n \log n)$ ciliser une structure de file de priorité, ici un tas   |     |
|    | C à A P P P St St St U                                    | onsidérer chaque élément un à un pour l'insérer à sa bonne place (pensun jeu de cartes) i fusion : $O(n \log n)$ aradigme diviser pour régner, diviser en deux sous-problèmes i Shell : $O(n^2)$ uite de tris par insertion sur chaque constituant d'une partition du eau i par tas : $O(n \log n)$   | ta- |
|    | C à P P P Su          | onsidérer chaque élément un à un pour l'insérer à sa bonne place (pensun jeu de cartes) i fusion : $O(n \log n)$ uradigme diviser pour régner, diviser en deux sous-problèmes i Shell : $O(n^2)$ uite de tris par insertion sur chaque constituant d'une partition du seau i par tas : $O(n \log n)$ tiliser une structure de file de priorité, ici un tas i sélection : $O(n^2)$ ettre le plus grand à sa place, puis le suivant Peu d'écritures. Util | ta- |

1.2 Arbres binaires

ightharpoonup Arbre binaire :  $1+h \le n \le 2^{h+1}-1$ 

- $\triangleright$  Arbre binaire presque complet :  $2^h \le n \le 2^{h+1} 1$
- $\triangleright$  Tas
- ▷ Arbre binaire de recherche (ABR) La recherche d'un élément ne suit qu'une branche, problème si arbre non équilibré
- ightharpoonup Arbre AVL Rééquilibrage d'un arbre par des rotations :  $\log_2(n+1) \le h \le 1.44 \log_2 n$

#### 1.3 Graphes

- $\,\rhd\,$  Graphes orientés, pondérés
- > Implémentations par liste d'adjacence ou matrice d'adjacence
- ▷ Parcours en profondeur

Valeurs de pre et post traitement, types d'arc, détection de cycles, tri topologique

Composantes fortement connexes, Algorithme de Kosaraju (un premier PP, puis un second PP dans l'ordre décroissant des temps de post sur le graphe transposé), graphe quotient

▷ Parcours en largeur

Recherche d'un plus court chemin

Algorithme de Dijkstra (mise à jour de distances, et considérer le sommet qui minimise)

Algorithme A\* (même principe, mais le choix se base en plus sur une heuristique)

> Arbre couvrant de poids minimal

Algorithme de Kruskal (utiliser une structure Union-Find, trier les arêtes par poids croissants, et les considérer toute une à une, si pas dans la même classe, on fusionne)

Algorithme de Prim (similaire à Dijkstra, tant qu'il reste des sommets non traités, on prend l'arête qui minimise à partir d'un sommet traité)

#### 1.4 Algorithmes gloutons

- > Prendre un choix localement meilleur
- → Algorithmes de Kruskal, de Prim
- $\,\rhd\,$ Rendu de monnaie

#### 1.5 Programmation dynamique

- > Paradigme de conception d'algorithmes
- $\,\rhd\,$  Définir les sous-problèmes, en revoyant à la baisse l'objectif si nécessaire
- > Trouver une relation de récurrence
- ▷ Écrire l'algorithme (mémoïzation)
- ▷ Exemples

Recherche plus court chemin dans un graphe

— Algorithme de Floyd-Warshall  $d_{i,j,k} = \text{distance minimale d'un chemin allant de i à j passant par les k premiers sommets}$ 

— Algorithme de Bellman-Ford  $d_{i,j,k}$  = distance minimale d'un chemin allant de i à j contenant au plus k arcs

Recherche plus longue sous-suite croissante Problème du sac à dos

#### 1.6 Flots

- ⊳ Problème du flot maximal
- ➤ Algorithme de Ford-Fulkerson (Tant qu'il existe un chemin de la source à la cible dans le graphe résiduel, maximiser les flux sur ce chemin)
- ▷ L'algorithme se termine si les poids sont entiers (ou rationnels), sinon ne termine pas forcément
- ▷ Réduction du problème de couplage maximal au problème de flot maximal

#### 1.7 Programmation linéaire

- ▷ Forme canonique
- ➤ Algorithme du simplexe (Tant qu'on peut maximiser la solution, échanger deux variables en utilisant l'expression la plus contraignante)

#### 2 Structures de données

#### 2.1 Files de priorité

Implémentées par exemple avec un tas.

Méthodes :

- ▷ Enfiler
- > Défiler un élément maximal
- ▷ Est vide?

#### 2.2 Tables de hachage

Méthodes :

- ⊳ Ajout d'un élément
- $\,\rhd\,$  Suppression d'un élément
- $\triangleright$  Contient x?

Risque de collisions, n'est pas rare (idem paradoxe des anniversaires)

#### 2.3 Structure Union-Find

Méthodes :

- $\,\rhd\,$  Créer partition
- → Obtenir un représentant (find)

Implémentation par une forêt d'arbres. Complexité améliorée en utilisant la compression de chemin.

## 3 Autres

- $\,\rhd\,$  Encodage de Huffman
- $\,\rhd\,$  Formules de Horn
- $\triangleright$  FFT
- $\,\rhd\,$  Master Theorem
- $\,\rhd\,$  Classes P, NP, EXPTIME
- $\,\rhd\,$  Classe NP : Réduction à SAT, Branch&Bound, Local Search