# AAP - Fil Rouge : Compte rendu

# ${\it AAP proximatif}$ Maistret James, Thieffry Émile, Chevalier Romain, Feng Yanli & Hong Yutong 9 janvier 2022

## Table des matières

1	Introduction	2
2	Programme 1 : displayAVL.exe  2.1 Développement	$\frac{2}{2}$
3	Programme 2: indexation.exe 3.1 Développement	
	3.1.1 Fonction de base pour creer l'arbre	3
4	Programme 3 : anagrammes.exe 4.1 Développement	<b>5</b> 5
5	Gestion de projet	7
6	Conclusion	7
$\mathbf{T}$	Cable des figures	
	1 Rotation simple à gauche	
	Restructuration des mailles pour le second programme	
	3 Example arbre avec les 20 premiers prénoms de PrenomsV1.txt	
	5 Récupération mot entré par l'utilisateur pour la recherche dans l'arbre	
	6 Execution indexation.exe avec dictionnaire Dico_09.txt	
	Fonction: nb_anagrammes, programme 3	
	8 Liste chaînée des anagrammes pour le dictionnaire Dico_16.txt	
	9 Execution anagrammes.exe avec dictionnaire Dico 16.txt	6

#### 1 Introduction

Création d'arbre équilibrés en language C, pour le fil rouge d'APP de l'année 21-22. Mise en place de trois programmes, le premier pour créer une image d'un arbre AVL à partir d'une liste de mot, le second pour indexer un dictionnaire dans un arbre AVL dont le tri des mots est basé sur leur signature et le dernier programme, qui repose sur le second, permet de rechercher les anagrammes d'un mot.

## 2 Programme 1: displayAVL.exe

#### 2.1 Développement

#### 2.1.1 Fonction de base pour créer l'arbre

Rotations simples Le programme de la rotation simple à droite était donné pour la rotation de gauche, nous avons raisonné par analogie et le calcul des facteur de déséquilibre est donné ci-dessous. En se basant sur la figure 1, on a  $a = h(A_g) - h(A_d)$ ,  $b = h(B_g) - h(A)$  et  $h(A) = 1 + \max(h(A_g), h(A_d))$  où h est la hauteur du noeud. Alors

$$b' = h(B_g) - h(A_g)$$

$$= b + h(A) - h(A_g)$$

$$= b + 1 + \max(h(A_g), h(A_d)) - h(A_g)$$

$$= b + 1 + \max(0, h(A_d) - h(A_g))$$

$$= b + 1 + \max(0, -a)$$

$$= 1 + b - \min(a, 0)$$
en utilisant la définition de  $h(A)$ 
en utilisant la définition de  $a$ 

Et de même,  $a' = 1 + a + \max(b', 0)$ 

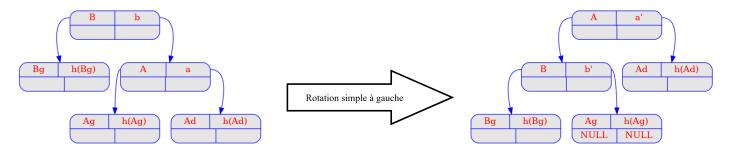


FIGURE 1 – Rotation simple à gauche

Balance AVL Algorithme donné pour la première partie de la fonction, la seconde partie est l'exacte analogie pour un arbre qui penche de l'autre coté. Lors du développement de cette fonction, nous nous sommes heurté à un problème pour les tests afin de savoir l'arbre penche, en effet pour faire une rotation double, il faut que le facteur de déséquilibre soit forcément de 2 en valeur absolue et pas seulement non nul, ie l'arbre est bien déséquilibré. Mais une fois rentré dans la rotation double, pour savoir si on fait une rotation double du même coté, ou des deux cotés différents il suffit que l'arbre penche, ie que le facteur de déséquilibre du second nœud a tourner soit non nul.

InsertAVL Algorithme donné donc pas de remarques particulières.

#### 2.1.2 Lecture du fichier

En se basant sur [1], nous lisons ligne par ligne le fichier, car il y a mot par ligne dans le fichier, en ajoutant un compteur de lignes lues afin de respecter le nombre de mots à mettre dans l'arbre renseigné par l'utilisateur.

#### 2.1.3 Affichage avec graphviz

Les fonctions permettant de générer le fichier .dot étaient déjà données, néanmoins le programme ne prenait en compte les noms composés (ie les noms avec un tiret dedans). Afin de corriger cette erreur, il a fallut ajouter des guillemets (donc la séquence suivant \"%s\") dans les noms des blocs graphviz à afficher. De plus, l'affichage du facteur de déséquilibre n'était pas configuré, nous l'avons donc ajouté à coté du nom de famille du nœud.

#### 2.2 Jeux de test, exemples d'exécution

On trouve en figure 2, les différentes étapes de construction de l'arbre pour 10 premiers mots du fichier PrenomsV2.txt.

### 3 Programme 2: indexation.exe

#### 3.1 Développement

#### 3.1.1 Fonction de base pour créer l'arbre

Restructuration des mailles Pour ce programme, nous avons rajouté un champ dans chaque maille de l'arbre. Dans un premier temps, nous avons décidé que le champ T\_avl NodeAVL->val deviendrai la signature des mots contenus dans le nouveau champ T\_avl NodeAVL->list\_mots qui contient la liste de tout les mots comportant la même signature. Voir illustration des champs d'une maille en figure 4a et un exemple en figure 4b.

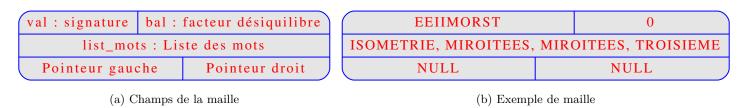


Figure 4 – Restructuration des mailles pour le second programme

Calcul de la signature Pour calculer la signature d'un mot, on trie les lettres de ce mot. Dans un premier temps, nous avions utilisé les fonctions de tri fusion du TEA de la semaine 3. Et comme dans ce TEA, nous avions remarqué que le temps de tri de la fonction qsort était beaucoup plus faible que le temps du tri fusion. Finalement, nous utilisons la fonction qsort pour trier les lettres et donc calculer la signature.

Ajout de mot dans un arbre déjà construit Pour ajouter un mot dans un arbre AVL déjà construit, deux cas de figure se présente :

- Il n'y a pas de maille avec la signature de ce mot, dans ce cas, on crée une nouvelle maille avec la signature de ce mot et ce mot et on l'ajoute au bon endroit, en suivant le même algorithme que dans le programme 1 (cf. 2 displayAVL.exe). Dont la comparaison entre les maille se fait sur la signature.
- Si il y a déjà une maille avec la signature du mot à ajouter, on ajoute le mot au champ list\_mots, en prenant garde de réallouer de la mémoire à ce champ et en concaténant le champ list\_mots et le mot grâce à la fonction strcat de la librairie string.h.

Remarque On récupère le taille des mots dès la première ligne du fichier ouvert, et on le met en argument de chaque fonction afin de ne pas avoir à le recalculer et ainsi gagner du temps de calcul.

#### 3.1.2 Calcul des paramètres de l'arbre

Pour calculer le nombre de noeud et la hauteur de l'arbre, on utilise la fonction  $\mathtt{nbNodesAVL}$  et  $\mathtt{heightAVL}$ , donnée lors de la séance. Pour compter le nombre de mots, noté N, on incrémente un compteur à mot qu'on ajoute à l'arbre. La taille des mots est récupéré dès l'ouverture du ficher grâce à la fonction  $\mathtt{strlen}$ . Pour la durée, on fait la différence du l'heure au début et l'heure de fin de la construction. Et enfin pour calculer la hauteur minimale d'un arbre contenant le même nombre de noeud, on calcul  $\max\left\{k\in\mathbb{N},\quad 0<\left|\frac{N}{2^k}\right|\right\}$ , ce qui correspond à  $\lceil\log_2(N)\rceil$ .

#### 3.1.3 Recherche de mots

Recherche d'un mot Pour rechercher si un mot est présent dans l'arbre, on récupère le mot entré au clavier par l'utilisateur grâce à la fonction fgets, avec l'argument stdin, en faisant bien attention de supprimer le retour chariot \n qui s'ajoute au mot écrit par l'utilisateur à l'aide de la commande en figure 5. Ensuite, on recherche le mot grâce à la fonction searchAVL\_rec donnée en séance 5.

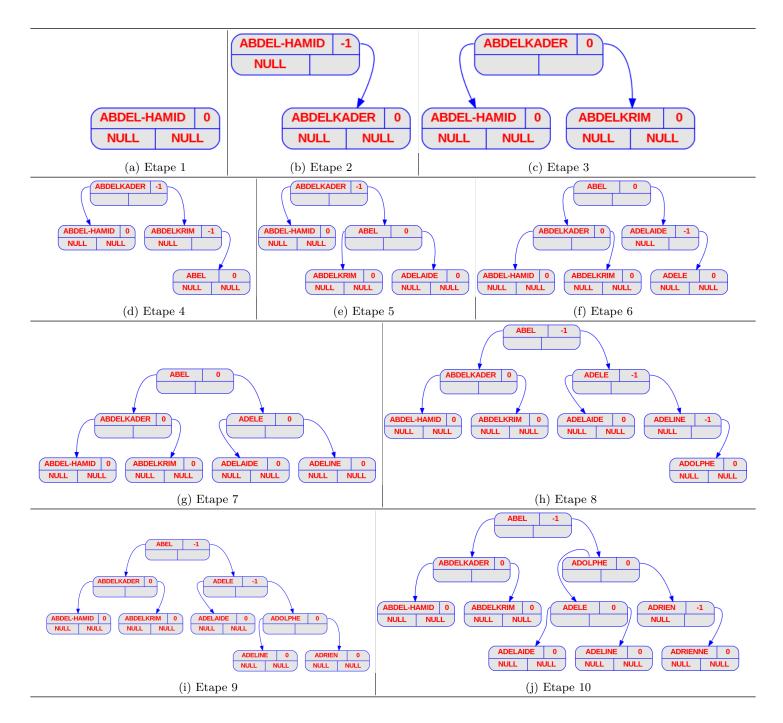


FIGURE 2 – Construction de l'arbre pour les 10 premiers prénoms de PrenomsV2.txt

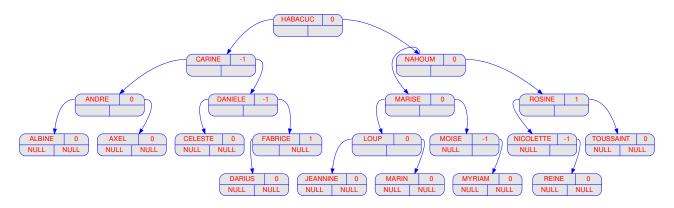


FIGURE 3 – Example arbre avec les 20 premiers prénoms de PrenomsV1.txt

```
fgets(mot_ecris, 27, stdin) // 27 correspond au nombre maximum de caractères entré par l'utilisateur
  (mot le plus long de la langue française à 26 caractères)
mot_cherche = strndup(mot_ecris, strcspn(mot_ecris, "\n"));
// la variable mot_ecris correspond au mot entré par l'utilisateur
```

FIGURE 5 – Récupération mot entré par l'utilisateur pour la recherche dans l'arbre

**Profondeur du noeud** Pour calculer la profondeur, on compte le nombre de fois où l'on fait appel à la fonction récursive searchAVL\_rec, pour cela on passe ce compteur en argument de la fonction de recherche.

#### 3.2 Jeux de test, exemples d'exécution

On trouve en figure 6 la sortie du programme indexation.exe pour le dictionnaire Dico\_09.txt.

```
1
      Taille des mots: 9
2
      Nombre de mots: 70039
3
      Durée de construction: 273.47
4
      Nombre de noeuds: 43444
5
      Hauteur: 18
6
      Hauteur minimale d un arbre contenant 43444 noeuds: 16
7
      Entrer le mot à rechercher (Ctrl+D) pour terminer: RENIPPEES
8
      RENIPPEES
      Profondeur: 17
10
      Temps de recherche: 0.03
11
      Entrer le mot à rechercher (Ctrl+D) pour terminer: DECHARNEE
12
      ADHERENCE, ADHERENCE, DECHARNEE, DECHARNEE
13
      Profondeur: 9
      Temps de recherche: 0.02
14
      Entrer le mot à rechercher (Ctrl+D) pour terminer: mot
15
16
      Mot non trouvé
      Entrer le mot à rechercher (Ctrl+D) pour terminer: // Ctrl+D entré
17
```

FIGURE 6 - Execution indexation.exe avec dictionnaire Dico\_09.txt

## 4 Programme 3: anagrammes.exe

#### 4.1 Développement

Pour construire l'arbre on procède comme dans le programme (cf. 3 - indexation.exe)

Nombre anagrammes Pour compter le nombre d'anagrammes, on utilise la fonction nb\_anagrammes, voir en figure 7. Pour cela, on parcourt tout l'arbre récursivement et on compte le nombre de fois où le champ list\_mots (cf. 4a) possède plus de caractères que un mot seul.

Affichage des anagrammes Afin d'afficher les anagrammes, lorsqu'on les compte dans la fonction nb\_anagrammes on ajoute les anagrammes à un fichier externe afin de garder seulement ce qui nous intéresse de l'arbre (cf. ligne 7 en figure 7). Puis à partir de ce fichier, on crée une liste chaînée, grâce aux fonctions développées en TEA, dont chaque maille contient la liste anagrammes d'une même signature. Pour finir, on trie la liste chaînée en fonction de la longueur de la liste de mots contenue dans chaque maille, par ordre décroissant.

```
1 int nb_anagramme(T_avl root, int taille_mots, FILE *fp){
2
    int compteur = 0; // Vaut 0 si pas d'anagramme pour cette maille et 1 si il y a des anagrammes
3
4
    if (root!=NULL){
      if (strlen(root->list_mots)>taille_mots){ // On regarde si la liste de mots de maille contient plus d'
5
      un mot
6
        compteur++; //Si c'est le cas, c'est que c'est qu'il y a des anagrammes de ce mot
              fprintf(fp, "%s\n", root->list_mots); // On ajoute les anagrammes au fichier de stockage
7
8
9
10
      return compteur + nb_anagramme(root->1, taille_mots, fp) + nb_anagramme(root->r, taille_mots, fp); //
      Compte le nombre de mots du dictionnaire disposant d anagrammes
11
12
13
    return 0;
14 }
```

FIGURE 7 - Fonction: nb\_anagrammes, programme 3

#### 4.2 Jeux de test, exemples d'exécution

On trouve en figure 8, la liste chaînée triée par ordre décroissant pour le dictionnaire Dico\_16.txt et en figure 9 la sortie du programme anagramme.exe pour ce même dictionnaire.



FIGURE 8 – Liste chaînée des anagrammes pour le dictionnaire Dico\_16.txt

```
1 Nombre anagrammes: 22
 2 Listes anagrammes:
 3 RAPPROVISIONNEES, REAPPROVISIONNES, REAPPROVISIONNES
 4 BREDOUILLASSIONS, DEBROUILLASSIONS, DEBROUSSAILLIONS
 5~\mathtt{DESEMBOURGEOISES} , <code>DESEMBOURGEOISES</code>
6 SOUMISSIONNAIRES, SOUMISSIONNERAIS 7 TREILLISSASSIONS, TRESSAILLISSIONS
 8 LITHOTYPOGRAPHIE, TYPOLITHOGRAPHIE
9~\mathtt{APPROVISIONNEREZ} , REAPPROVISIONNEZ
10\ \mathtt{REVOLUTIONNAIRES}, REVOLUTIONNERAIS
11 IMPRESSIONNERAIS, PERMISSIONNAIRES
12 INTERPENETRERAIT, INTERPRETERAIENT 13 CRISTALLISERIONS, RECRISTALLISIONS
14\ \mathtt{CORRECTIONNALISE} , \mathtt{CORRECTIONNALISE}
15 \ {\tt EMBROUILLASSIONS} , {\tt EMBROUSSAILLIONS}
16 BREDOUILLERAIENT, DEBROUILLERAIENT
17 APPROVISIONNERAS, REAPPROVISIONNAS
18 APPROVISIONNERAI, REAPPROVISIONNAI
19 MANUTENTIONNAIRE, MANUTENTIONNERAI
20 INTERNATIONALISE, INTERNATIONALISE
21 MILITARISERAIENT, REMILITARISAIENT
22 RETRANSFORMAIENT, TRANSFORMERAIENT
23 RADIOTELEGRAPHIE, TELERADIOGRAPHIE
24~{\tt REAPPARAITRAIENT}, REAPPARAITRAIENT
```

FIGURE 9 - Execution anagrammes.exe avec dictionnaire Dico\_16.txt

# 5 Gestion de projet

## 6 Conclusion

## Références

- [1] Delftstack. Lire le fichier ligne par ligne en utilisant fscanf en c. https://www.delftstack.com/fr/howto/c/fscanf-line-by-line-in-c/, Mars 2021.
- [2] SARL Infini Software. Koor.fr. https://koor.fr/C/Index.wp, 2022.