Compresseur Huffman

Mathieu LADEUIL Jean-Charles ALLA

December 2019

1 Introduction

Ce document est un micro-rapport détaillant le fonctionnement et les choix effectués pour la réalisation d'un compresseur/decompresseur Huffman en C.

2 Codage de Huffman

Le code est déterminé à partir d'une estimation des probabilités d'apparition des symboles de source, un code court étant associé aux symboles de source les plus fréquents. Dans un premier temps, on récupère les fréquences de chaque caractère du fichier à compresser, on va ensuite créer un arbre de cette façon :

- Tous les caractères vont être associer à des feuilles d'un arbre binaire
- On prends les 2 noeuds (qui peuvent être des feuilles) de fréquence minimun et on les associe à un parent.
- On réitère le processus jusqu'à ce qu'on arrive à la racine. Ensuite pour avoir le codage on associe les branches gauches à 0 et les branches droites à 1.

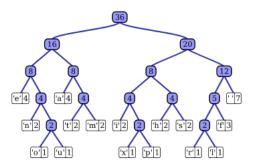


Figure 1: Exemple d'arbre Huffman

¹https://fr.wikipedia.org/wiki/Codage_de_Huffman

3 Tas informatique

Le tas est une structure de données de type arbre qui permet de retrouver directement l'élément que l'on veut traiter en priorité. Pour utiliser un tas, les clés sont ordonnées selon la propriété de tas : la clé d'un nœud parent a une plus haute priorité que les clés de ses enfants. La "priorité" signifie ici que les clés des enfants sont toutes inférieures, suivant que le tas est ordonné pour avoir en racine la clé maximale (max heap). Nous avons choisi le tas, car il parraissait bien adapté au Huffman, et qu'il présentait un intérêt à l'implémenter.

4 Compression du fichier

On écrit un entête pour la décompression puison parcourt le fichier et on remplace les caractères par les codes de l'arbre de Huffman. A la fin, on écrit un pseudo-EOF pour le décompresseur, on ajoute des bits complémentaire pour avoir un octet rempli.

Binary	Entête															
01001100	00010011	00010100	11001001	00110011	01001101	00010011	01010100	11011001	00110111	01001110	00110100	00000000	00000000	00000000	00000000	
00000000	000000000	00000000	00000000	00000000	00000000	00000000	00000000	00000000	00000000	00000000	00000000	00000000	00000000	00000000	00000000	
00000000	00000000	00000000	00000000	00000000	00000000	00000000	00000000	00000000	00000000	00000000	00000000	00010101	01010101	01010101	01010101	
01010101	01010101	01010101	01010101	01010101	01010101	01010101	01010101	01010101	01010101	01010101	01010101	01010101	01010101	01010101	01010101	
01010101	01010101	01010101	01010101	01010101	01010101	01010101	01010101	01010101	01010101	01010101	01010101	01011011	01101101	10110110	11011011	
01101101	10110110	11011011	01101101	10110110	11011011	01101101	10110110	11011011	01101101	10110110	11011011	01101101	10110110	11011011	01101101	
10110110	11011011	01101101	10110110	11011101	11011101	11011101	11011101	11011101	11011101	11011101	11011101	11011101	11011101	11011101	11011101	
11011101	11011101	11011101	11011101	11011110	11110111	10111101	11101111	01111011	11011110	11110111	10111101	11101111	01111011	11011111	01111101	
11110111	11011111	01111101	11110111	11011111	10111111	01111110	11111101	11111101	11111101	11111110	11111111	10000000				
										PSEUDO EOF				Bits complementaires		
	Données du fichier										SEUDO E	OF				

Figure 2: Exemple en binaire de fichier compréssé

4.1 Codage de l'entête

Nous avons choisi de coder l'arbre dans le ficher compressé, ainsi nous parcourons l'arbre construit par le tas, on inscrit un 0 si on est sur un noeud, et un 1 si on est sur une feuille, et dans ce dernier cas, on écrit le caractère. Cela nous permet d'avoir un entête plus court qu'avec un dictionnaire et de garder la structure de l'arbre.

5 Decompression du fichier

On décode l'entête, puis le reste du fichier en s'arrêtant au EOF. Pour l'entête on reconstruit l'arbre simplement, si on lit un 0 c'est un noeud sinon c'est une feuille et on peut réutiliser le même arbre qu'en compression.

 $^{^2 {\}tt fr.wikipedia.org/wiki/Tas_(informatique)}$