

INSTITUTO POLITÉCNICO NACIONAL ESCUELA
SUPERIOR DE CÓMPUTO



Análisis de Algoritmos

Práctica Sesión 7 Algoritmos ávidos

Edgar Adrián Nava Romo

Maestra: Sandra Díaz Santiago

Grupo: 3CM3

Código Fuente

```

1. def assign_code(nodes, label, result, prefix = ''):
2.     childs = nodes[label]
3.     tree = {}
4.     if len(childs) == 2:
5.         tree['0'] = assign_code(nodes, childs[0], result, prefix + '0')
6.         tree['1'] = assign_code(nodes, childs[1], result, prefix + '1')
7.     return tree
8.     else:
9.         result[label] = prefix
10.    return label
11.
12. def Huffman_code(_vals):
13.     vals = _vals.copy()
14.     nodes = {}
15.     for n in vals.keys(): # leafs initialization
16.         nodes[n] = []
17.
18.     while len(vals) > 1: # binary tree creation
19.         s_vals = sorted(vals.items(), key=lambda x:x[1])
20.         a1 = s_vals[0][0]
21.         a2 = s_vals[1][0]
22.         vals[a1 + a2] = vals.pop(a1) + vals.pop(a2)
23.         nodes[a1 + a2] = [a1, a2]
24.     code = {}
25.     root = a1 + a2
26.     tree = {}
27.     tree = assign_code(nodes, root, code) # assignment of the code for
the given binary tree
28.     return code, tree
29.
30. freq = [
31.     (6.8, 'a'), (1.3, 'b'), (2.6, 'c'), (3.5, 'd'),
32.     (10.2, 'e'), (1.8, 'f'), (1.7, 'g'), (4.9, 'h'),
33.     (5.8, 'i'), (0.2, 'j'), (0.6, 'k'), (3.4, 'l'),
34.     (2.1, 'm'), (5.5, 'n'), (5.9, 'o'), (1.6, 'p'),
35.     (0.1, 'q'), (4.8, 'r'), (5.1, 's'), (7.7, 't'),
36.     (2.4, 'u'), (0.9, 'v'), (1.9, 'w'), (0.2, 'x'),
37.     (1.6, 'y'), (0.1, 'z'), (18.3, ' ') ]
38. vals = {l:v for (v,l) in freq}
39. code, tree = Huffman_code(vals)
40.
41. text = 'hola' # text to encode
42. encoded = ''.join([code[t] for t in text])
43. print('Encoded text:', encoded)

```

*Código propuesto para imprimir el código de Hoffman en forma de árbol:

```

1. import subprocess
2. with open('graph.dot', 'w') as f:
3.     f.write('digraph G {\n')
4.     f.write(draw_tree(tree))
5.     f.write('}')
6. subprocess.call('dot -Tpng graph.dot -o graph.png', shell=True)

```

Pseudocódigo

```

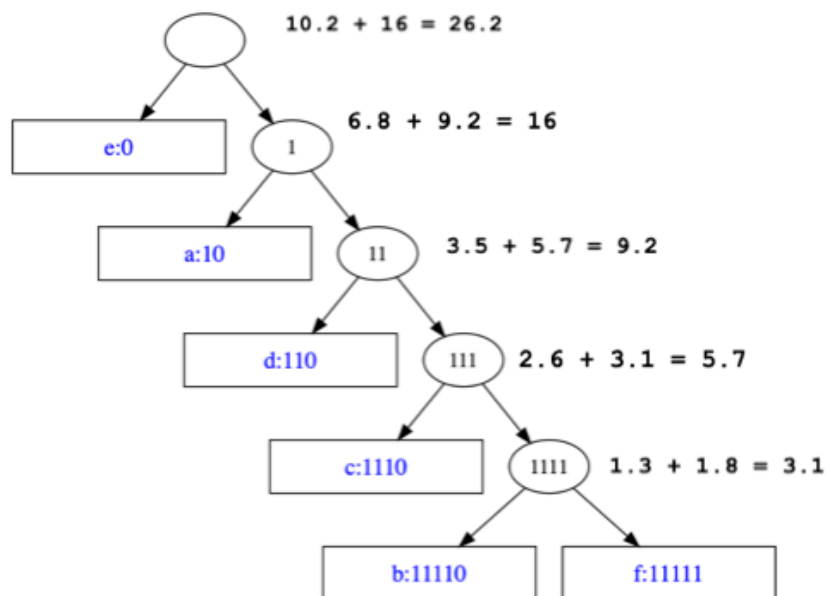
1. Procedure Huffman(C):           # C is the set of n characters and
   related information
2. n = C.size
3. Q = priority_queue()
4. for i = 1 to n                 # leafs initialization
5.   n = node(C[i])
6.   Q.push(n)
7. end for
8. while Q.size() is not equal to 1 # binary tree creation
9.   Z = new node()
10.  Z.left = x = Q.pop
11.  Z.right = y = Q.pop
12.  Z.frequency = x.frequency + y.frequency
13.  Q.push(Z)                   # assignment of the code for the given binary tree
14. end while
15. Return Q

```

La Complejidad de este algoritmo es de $O(n)$ aunque en la mayoría de los casos suele dar $O(n \log n)$ ya que los árboles binarios suelen tener este tiempo en la práctica.

Ejemplo

(6.8, 'a'), (1.3, 'b'), (2.6, 'c'), (3.5, 'd'), (10.2, 'e'), (1.8, 'f')



Empezamos de abajo hacia arriba a armar el árbol desde los que tienen menos valor hasta los que tienen más valor, se van sumando los valores y se van comparando con el valor que sigue, al final se convierte el valor a binario donde los de la izquierda son 0's y los de la derecha son 1's

Comparación a la Tarea Códigos de Huffman

De acuerdo a la tarea anterior donde se tenía que hacer un código de Huffman para el alfabeto español, los valores dieron igual a la siguiente imagen generada por el código encontrado para la implementación del código de Huffman usando la librería graphviz en python 3

