

UNIVERSIDADE FEDERAL DE OURO PRETO

Ananda Mendes Souza - 19.1.4030

TRABALHO PRÁTICO 3

Ouro Preto - MG
Dezembro 2019

Questão 1: Codificação de Huffman

Em 1950, foi proposto um método estatístico que permitiria atribuir um código binários à vários símbolos a serem comprimidos sendo ele elementos de informação (texto, imagem, áudio, etc) que serão representados por símbolos. A codificação de Huffman é um método de compactação que atribuir códigos menores para símbolos com o uso mais frequente e códigos maiores para símbolos menos usados. Existem diversas forma de compactar dados, uma das mais usada é a busca de reduzir o número de bits que representa os símbolos mais frequentes. Com isso, Huffman constrói uma técnica que tem uma complexidade de tempo excelente - $O(n \cdot \log n)$.

Funcionamento:

O processo de codificação é dividido em 4 passo:

1. Contar a frequência dos símbolos e organizar em ordem de frequência
2. Montar uma árvore binária, agrupando os símbolos pela sua frequência
3. Percorrer a árvore para montar o dicionário com o novo código de cada símbolo;
4. Re-codificar os dados usando o passo 3.

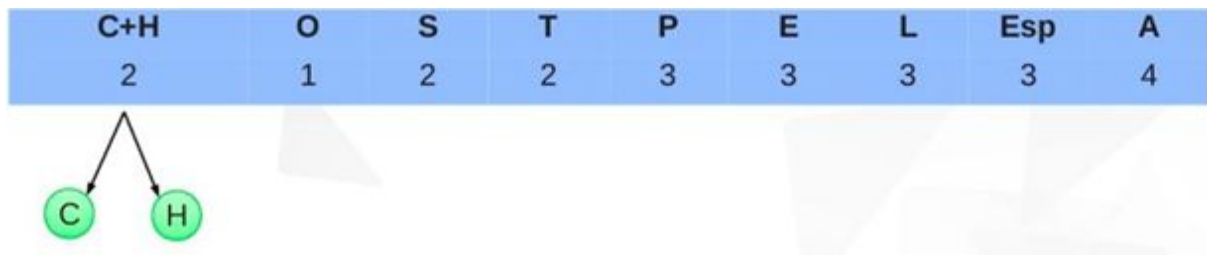
Exemplo: Queremos codificar a mensagem - “CASA_PAPEL_HOTEL_PASTEL”

Texto codificado: 0000 0001 00010 0001 1001 0011 0001 0011 0100 0101 1001

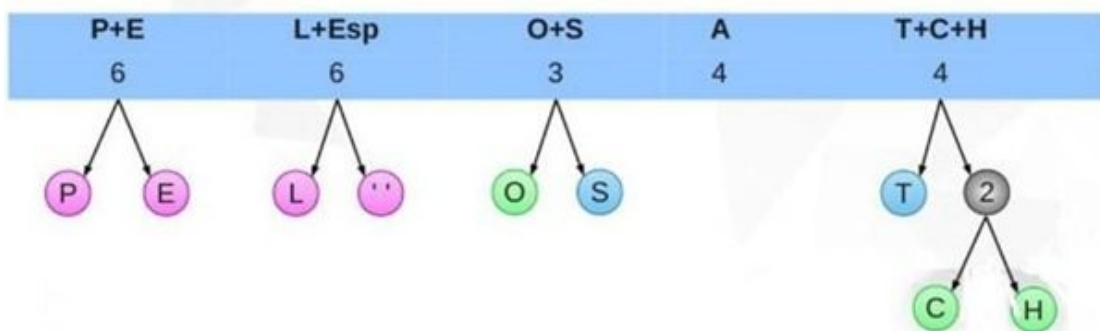
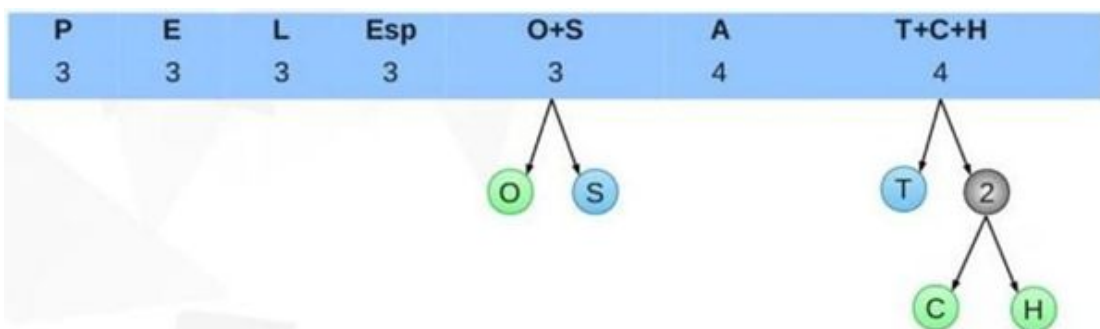
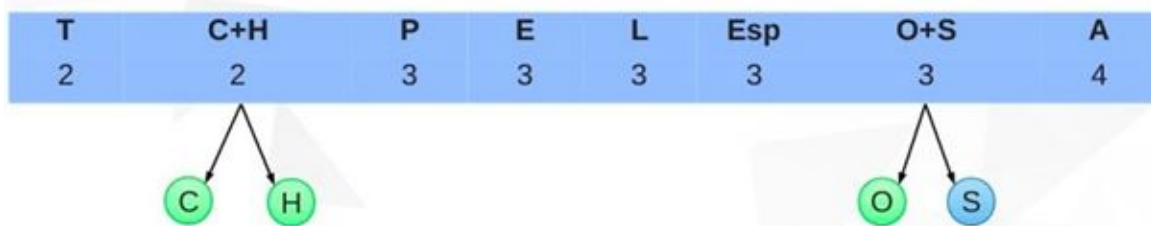
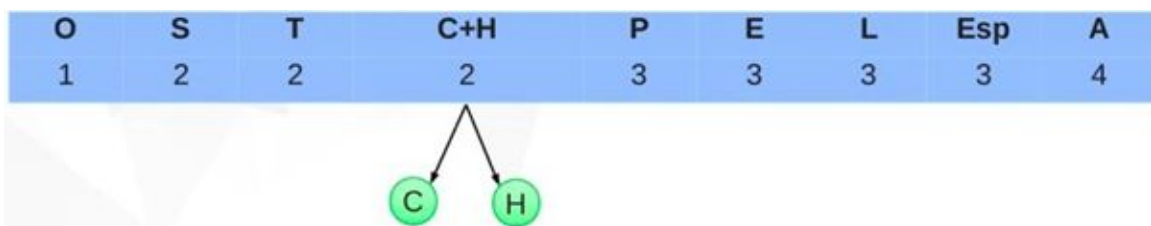
0110 0111 1000 0100 0101 1001 0011 0001 0010 1000 0100 0101 - Total de bits: 92

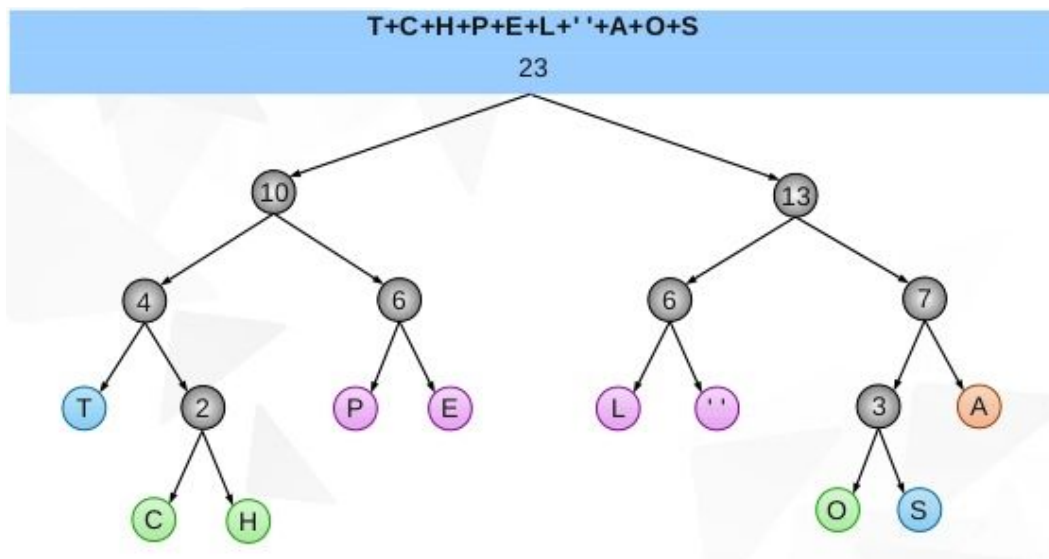
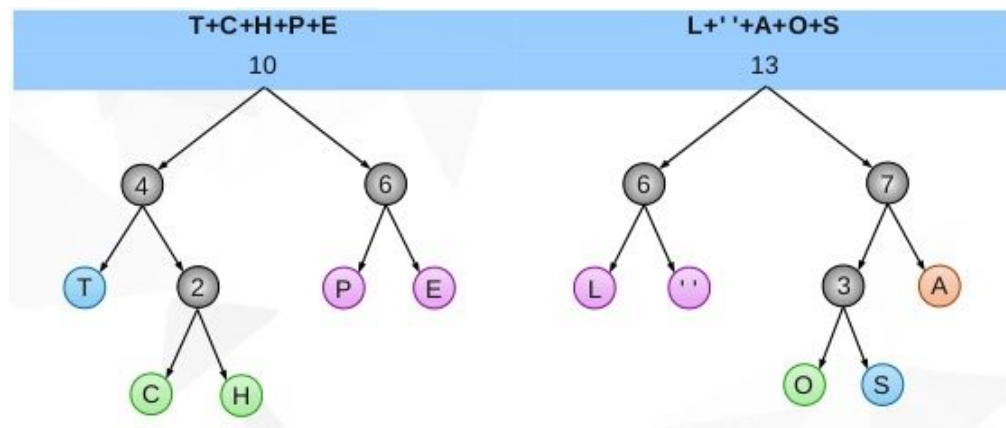
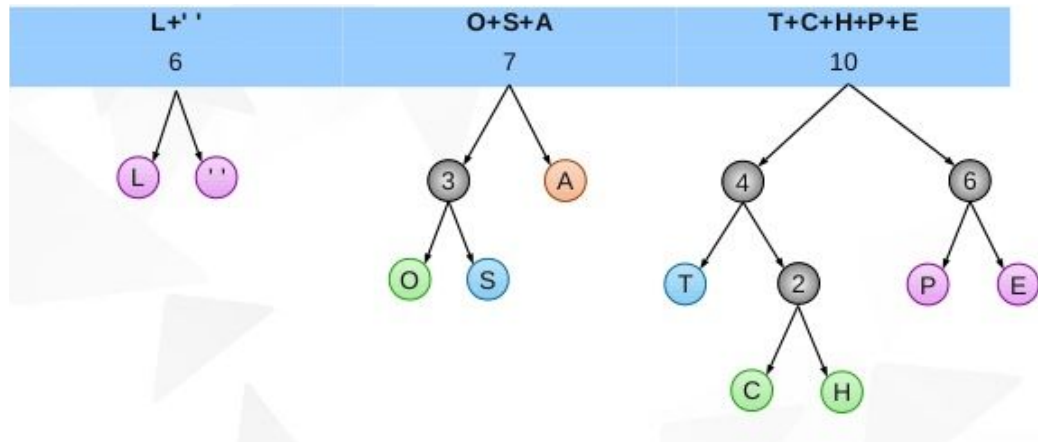
Letra	Frequencia	Letra	Código
C	1	C	0000
A	4	A	0001
S	2	S	0010
P	3	P	0011
E	3	E	0100
L	3	L	0101
H	1	H	0110
O	1	O	0111
T	2	T	1000
Espaço	3	Espaço	1001

Após de verificar a frequência de letras, iremos construir a árvore binária.

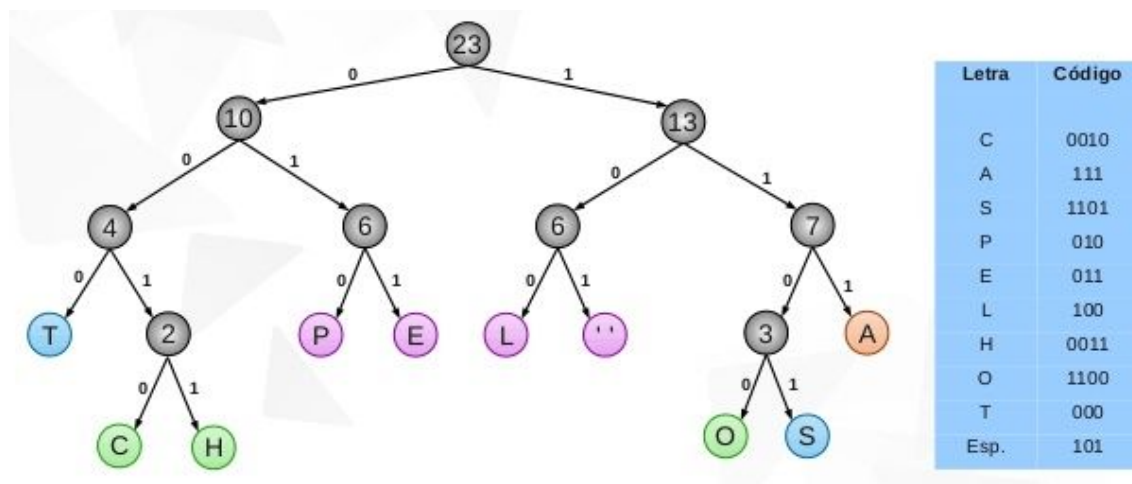


A Figura acima mostra a junção das letras “C” e “H”. A frequência de cada letra é 1.





Atribuindo a árvore:



O texto codificado fica assim:

0010 111 1101 111 101 010 111 010 011 100 101 0011 1100 000 011 100 101 010 111 1101

00 011 100 - Total de bit: 74

Dessa forma, a taxa de compressão foi de 20%.

Questão 2: Problema com Tabela Hash

Problema: Uma empresa deseja implementar uma função nova em seu programa principal para agilizar os processos dentro do setor administrativo. Para isso foi feito uma ficha de cadastro de funcionários contendo:

- Nome do funcionário;
- Telefone;
- Cargo na empresa.

Implementação: Foi utilizado tabela hash com lista, para implementar a solução para o problema, uma vez que a empresa teria um acesso rápido de dados de telefone dos funcionários para que facilitasse o contato diretamente, sendo necessário apenas o nome que deseja procurar.

Complexidade: Com a utilização da tabela hash, as operações de inserção, remoção e pesquisa passam a ter a complexidade de $\Omega(1)$ mais a busca na lista encadeada ($O(1+N/M)$). Porém, a lista terá um tamanho de N/M sendo N o quantidade de registros na tabela e M o

tamanho da tabela, fazendo com que a busca na lista seja menor e diminuindo a complexidade do algoritmo. Caso os valores forem bem distribuídos, evitando colisões, e N for igual a M , a complexidade ficará de $\Omega(1)$. Portanto, a complexidade de tempo final esperada é de $O(1+N/M)$ caso houverem muitas colisões, caso não haja, será de $\Omega(1)$.