

### Matemática Discreta

Adriana Padua Lovatte



### Grafos e Árvores

- Grafos e Suas Representações
- Árvores e suas Representações
- Árvores de Decisão
- Códigos de Huffman



Problema: Como os arquivos são armazenados?

- 1 O que é codificação ASCII?
- 2 Com a codificação ASCII, quantos bits são necessário para armazenar um texto de 50.000 caracteres?
- 3 E se esse texto for composto por apenar 6 caracteres com as seguintes frequências percentuais?

caractere	а	С	g	k	р	?
frequência	48	9	12	4	17	10

4 - Poderíamos gastar menos espaços utilizando para cada caractere um comprimento fixo de "n" bits por caractere?



Proposta do código de Huffman: Usar um número variável de bits e armazenar caracteres que aparecem com maior frequência como sequências com menos bits e os caracteres que aparecem menos com sequências maiores de bits.



Problema: Quanto bits são necessários usando a seguinte codificação

caractere	a	С	g	k	р	?
frequência	48	9	12	4	17	10
codificação	0	1101	101	1100	111	100



Problema: Quanto bits são necessários usando a seguinte codificação?

caractere	а	С	g	k	р	?
frequência	48	9	12	4	17	10
codificação	0	1101	101	1100	111	100

Usando a codificação acima, que cadeia de caractere geral os seguintes códigos?

- a) 11111111010100
- b) 1101010101100?
- c) 100110001101100?



caractere	а	С	g	k	р	?
frequência	48	9	12	4	17	10
codificação	0	1101	101	1100	111	100

Note que um código nunca é prefixo de outro. Isso é chamado de código de prefixo.



### Considere a seguinte codificação:

caractere	а	b	С		
frequência					
codificação	01	101	011		

Quais são os caracteres da cadeia 01101?

OBS: Este não é código de prefixo



Armazenamento de caracteres com número variável de bits por caractere.

### Prós:

Menos espaço de armazenamento;

#### Contras:

Necessita de conhecimento prévio do arquivo;

Na descompactação: É preciso saber uma maneira de saber quando termina a sequência de um símbolo e começa a do seguinte.



O código de prefixos estudados é construído uma árvore binária tendo caracteres como folhas;

Uma árvore de Huffman é construída recursivamente a partir da junção dos dois símbolos de menor frequência, que são então somados em símbolos auxiliares e estes símbolos auxiliares recolocados no conjunto de símbolos. O processo termina quando todos os símbolos forem unidos em símbolos auxiliares, formando uma árvore binária.



A árvore é então percorrida, atribuindo-se valores binários de 0 ( aresta da esquerda) ou 1 ( aresta da direita), e os códigos são gerados a partir desse percurso.

O total de bits utilizados para armazenar o texto é dado por:

Total de bits = 
$$S * \sum_{\text{folhas}} d(i)f(i)$$

Onde: d(i) profundidade de cada folha ( Número de bits do código para o caractere correspondente) ;

f(i): Frequência de cada caractere;

S: Número total de caracteres do texto;



- Passos para construir a árvore binária
- Passo 1- Contar a ocorrência de cada caractere e montar a tabela de frequência;
- Passo 2 Construir uma lista ordenada em ordem crescente, ou seja, o caractere que menos ocorre vem primeiro e oque mais ocorre vem ao final
- Passo 3 Montar a árvore binária ;
- Passo 4 Caminhar sobre a árvore binária para obter a tabela de códigos percorrendo da raiz até a folha;
- Passo 5 Criar o texto codificado;



### Exemplo:

O texto tem 50.000 caracteres e é composto por apenas 6 caracteres (a,c,g,k, p,?) com as seguintes frequências percentuais (48,9,12,4,17,10), respectivamente.

#### Passo 1:

caractere	а	С	g	k	р	?
Frequência	48	9	12	4	17	10



#### Passo 2:

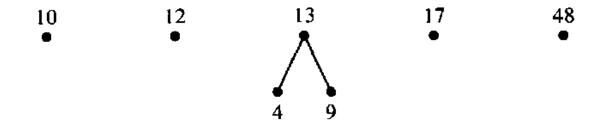
caractere	k	С	?	g	р	а
Frequência	4	9	10	12	17	48

Passo 3 – Construção da árvore binária Inicialmente a lista contem 6 caracteres

4 9 10 12 17 48 • • •

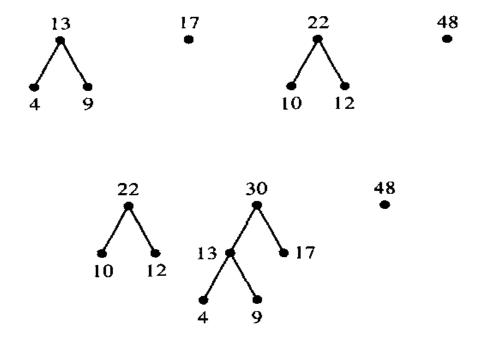


Entramos no laço **for** pela primeira vez. Os vértices x e y são os com freqüência 4 e 9, respectivamente. Um novo vértice z com freqüência 4 + 9 = 13 é criado e inserido ordenadamente em L



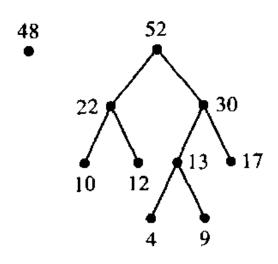


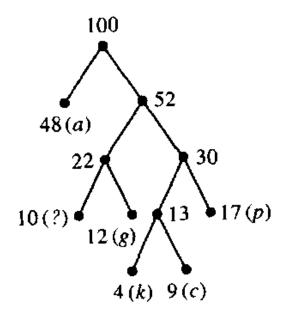
Este processo é repetido mais quatro vezes. A lista *L* resultante após cada passo é mostrada abaixo:





Árvore completa





 Passo 4 – Tabela de Códigos da árvore abaixo

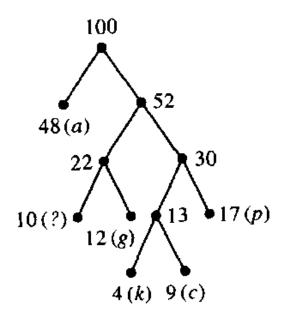


TABELA DE CÓDIGOS					
CARACTERE	CÓDIGO				
а	0				
?	100				
g	101				
k	1100				
С	1101				
р	111				



### Compactação:

Com o texto comum e a tabela de código crie o TEXTO CODIFICADO

### Na descompactação:

Com o arquivo CODIFICADO e a TABELADECÓDIGO, pode-se obter o TEXTOCOMUM.



## Algoritmo de Codificação de Huffman

```
ArvoredeHuffman (Lista de nós L; inteiro m)
//A cada um dos m nós em L está associada uma frequência f, e L é ordenada
//pela frequência em ordem crescente; algoritmo constrói a árvore de Huffman
para i = 1 até m - 1 faça
crie novo nó z
// sejam x, y os dois primeiros nós em L //nós de frequência mínima
f(z) = f(x) + f(y)
insira z em ordem em L
filho esquerdo de z = nó x
filho direito de z = nó y
fim do para
fim da ArvoredeRuffman
```



## Algoritmo de Codificação de Huffman

#### Processo para o uso do código de Ruffman

- 1) Com o TEXTOCOMUM, faça uma análise da frequência dos caracteres usados.
- 2) Com o TEXTOCOMUM e FREQUÊNCIA, crie a TABELADECÓDIGO.
- 3) Usando TEXTOCOMUM e TABELADECÓDIGO crie o texto CODIFICADO.
- 4) Assim, com o arquivo CODIFICADO e a TABELADECÓDIGO, pode-se obter o TEXTOCOMUM.



### Lista Mínima de Exercícios

Seção 5.4: 1, 3, 5, 7, 8, 10, 13, 14