

# Algoritmos e Estruturas de Dados II

## 2023-2

Aula #12 – Compressão de Dados e  
Codificação de Huffman  
Prof. Leonardo Heredia

# Referências



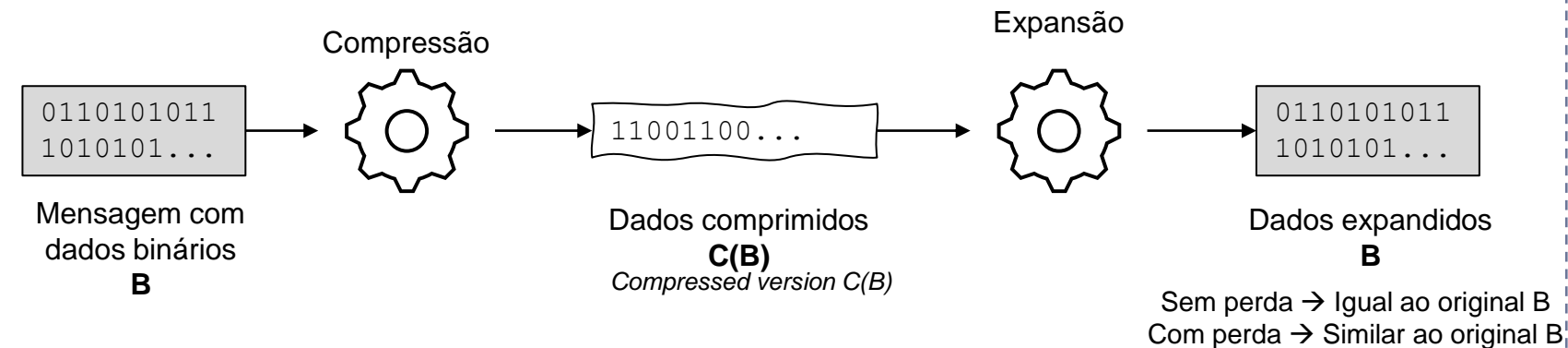
<https://algs4.cs.princeton.edu/home/>

# Compressão de Dados

- Redução do tamanho do arquivo
- Economia de espaço no armazenamento
- Economia de tempo de transmissão
- Arquivos possuem muita redundância (sequências de bytes repetidos).
- Processo:
  - Compressão (codificação) → Expansão (decodificação)
- Algoritmo de compressão deve garantir a expansão, ou seja, decodificar o dado comprimido para seu conteúdo **original**, ou **parecido**. **Imagens!**

# Compressão e Expansão

Modelo básico para compressão de dados



Taxa de compressão: Bits em  $C(B)$  / bits em  $B$



100% é teoricamente impossível.  
Impossível comprimir uma sequência até chegar 0 bits

## Lossless compression

Conteúdo original completamente restaurado

## Lossy compression

Conteúdo restaurado é similar ao original, ocorrendo perda de bits.

Usado em imagens, vídeos e sons, por exemplo.

t. s.

17 0s

# Compressão e Expansão com perda (lossy)

Exemplos: imagens e vídeos. JPG



Original at 5.05 MB



50% Compressed to 350.23KB



80% Compressed to 24.84KB

<https://picwish.com/lossless-and-lossy-compression.html>

# Compressão e Expansão sem perda (lossless)

Exemplos: imagens, textos, arquivos de programas, etc.  
GZIP, ZIP, GIF.

Algoritmos para lossless compression:

- **Run Length Encoding**
- **Huffman Coding**
- LZW
- LZ77
- ...

# Compressão RLE

## RLE (*run-length encoding*) – codificação de comprimento de carreira

## Codifica trechos longos de bits repetidos.

Observe a cadeia abaixo

0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 1 1 1 1 1 1 1 0 0 0 0 0 0 0 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1

Quinze 0s      Sete 1s      Sete 0s      Onze 1s

40 bits

A mesma cadeia pode ser representada pela sequência 15 7 7 11 representando sequencias alternadas de 0 e 1:

1 1 1 1 0 1 1 1 0 1 1 1 1 0 1 1 ← 16 bits ao invés do original com 40 bits. Sem perda.

15 7 7 11

Nesse exemplo foi utilizado 4 bits para armazenar as contagens, ou seja, maior valor com 4 bits será justamente o 15. Geralmente se utilizam 8 bits para contagem, nesse caso limite passa para 255. O que fazer se a sequencia fosse maior que 15? Intercalar com sequencias de tamanho 0.

TIFF, BMP, PCX, JPEG, GIF,...



# Compressão RLE - Exercício

Mostre a codificação de compressão RLE para as cadeias de bits abaixo, utilizando 4 bits para representar a quantidade:

a) 000000001111000000111111111111

b) 0000000000000111111111111110000

c) 11111111111111100000000000000001111

Qual foi a taxa de compressão obtida em cada uma das cadeias?

# Codificação de Huffman

- Compressão sem perda
- Fluxo de bits é lido como se fosse um fluxo de caracteres, de 8 em 8 bits.
- Cada caractere é adicionado a uma tabela de códigos.
- Ideia do algoritmo de Huffman: usar códigos curtos para os caracteres que ocorrem com frequência e deixar códigos mais longos para caracteres mais raros.
- Códigos de **comprimento variável**.
- Aplicações? PDF, MP3, GZIP

# Codificação de Huffman

010000010100001001010010010000010100001101000001010001000100000101000010010100100100000100100001



01000001 01000010 01010010 01000001 01000011 01000001 01000100 01000001 01000010 01010010 01000001 00100001  
A B R A C A D A B R A !



A B R A C A D A B R A !

Qual caractere que mais se repete?

*Códigos curtos para os caracteres mais frequentes*

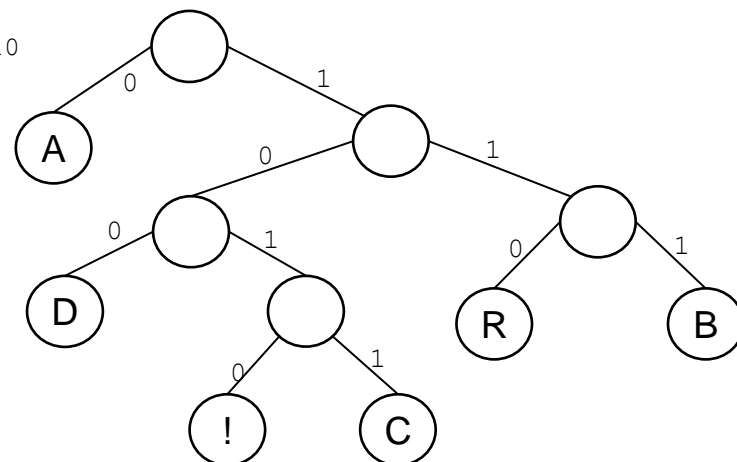
Tabela Códigos

!	1010
A	0
B	111
C	1011
D	100
R	110

Cadeia de bits

0 111 110 0 1011 0 100 0 111 110 0 1010  
A B R A C A D A B R A !

Como decodificar?



Códigos gerados não podem ter o mesmo prefixo!

Como fazer? TRIE binária

O segredo está em encontrar códigos livres de prefixo usando o menor código para o caractere mais frequente.

# Codificação de Huffman

## Compressão:

1. Lê a mensagem
2. Constrói o ***melhor código de livre prefixo para a mensagem***, ou seja, os menores códigos para os caracteres mais frequentes. Isso é a TRIE binária.
3. Salva a trie em um arquivo
4. Comprime a mensagem usando os códigos da TRIE.

## Expansão:

1. Lê do arquivo a TRIE
2. Lê a mensagem comprimida e expande ela usando a TRIE

# Como encontrar o melhor código livre de prefixo

Como construir a TRIE binária? Trie binária os caracteres ficam nas folhas. Cada código é um caminho da raiz até uma folha.

- 1) Contar a frequência de cada caractere da mensagem e colocar numa tabela.
- 2) Cada caractere vira uma trie única com um peso associado, que é a quantidade de vezes que ocorreu.
- 3) A partir desse ponto repetir até que se tenha uma única trie:
  - Selecionar as 2 tries de menor peso
  - Combinar essas 2 tries em uma

A B R A C A D A B R A !

Tabela Códigos		
Char	Frequência	Código
!	1	
A	5	
B	2	
C	1	
D	1	
R	2	

!

p=1

C

p=1

D

p=1

R

p=2

B

p=2

A

p=5

# Trie binária

!

 $p=1$ 

C

 $p=1$ 

D

 $p=1$ 

R

 $p=2$ 

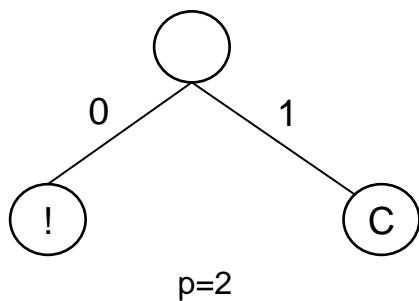
B

 $p=2$ 

A

 $p=5$

# Trie binária



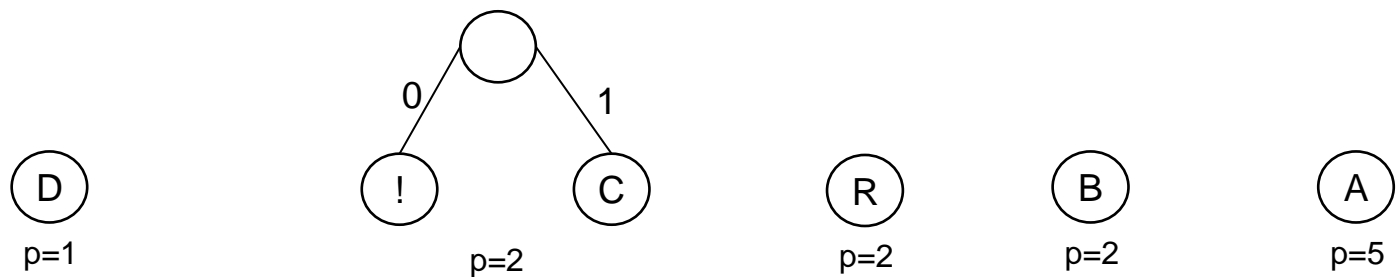
D  
p=1

R  
p=2

B  
p=2

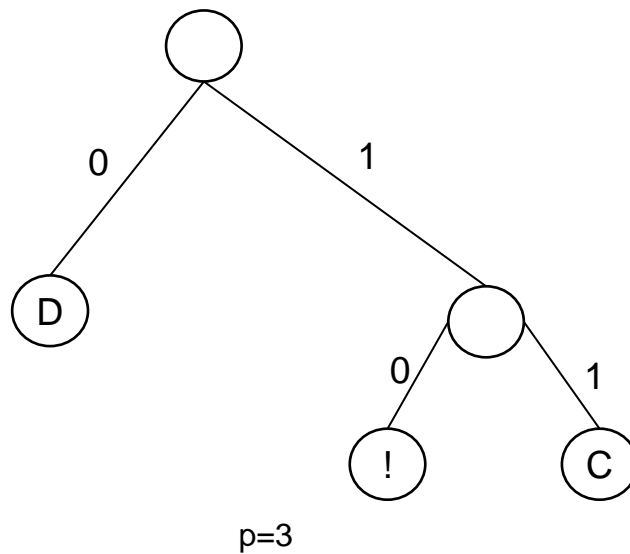
A  
p=5

# Trie binária





# Trie binária

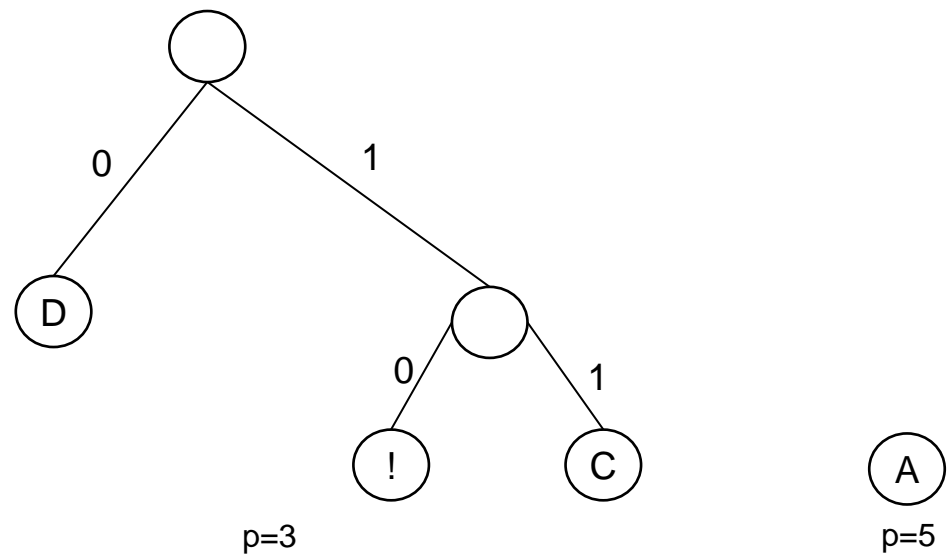


R  
p=2

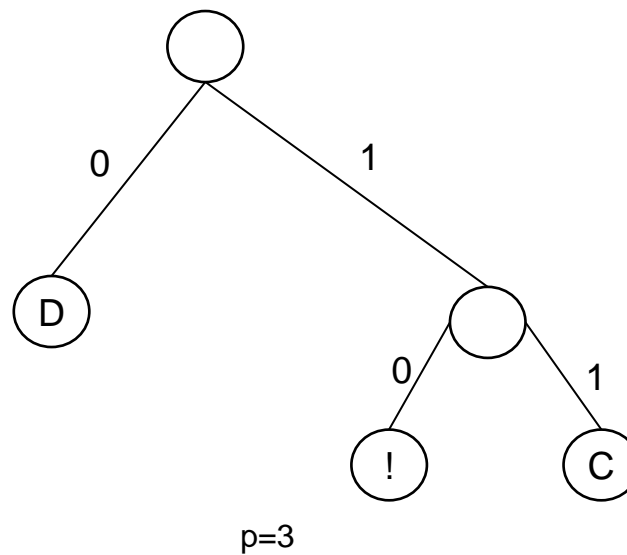
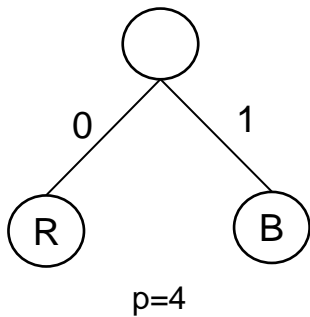
B  
p=2

A  
p=5

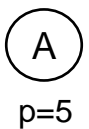
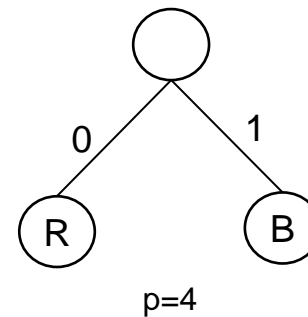
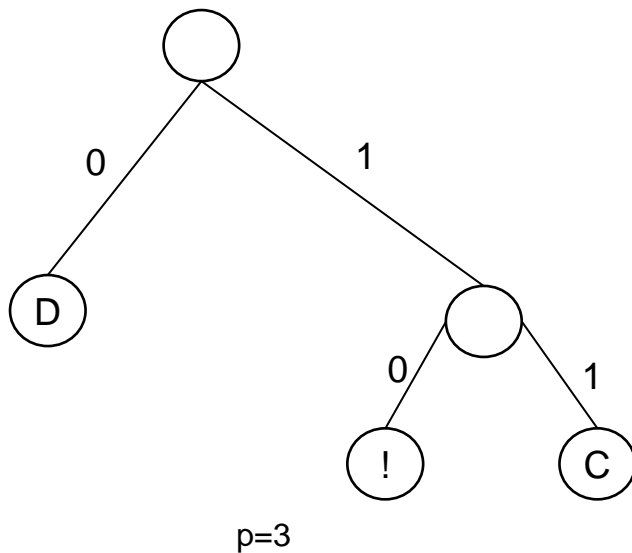
# Trie binária



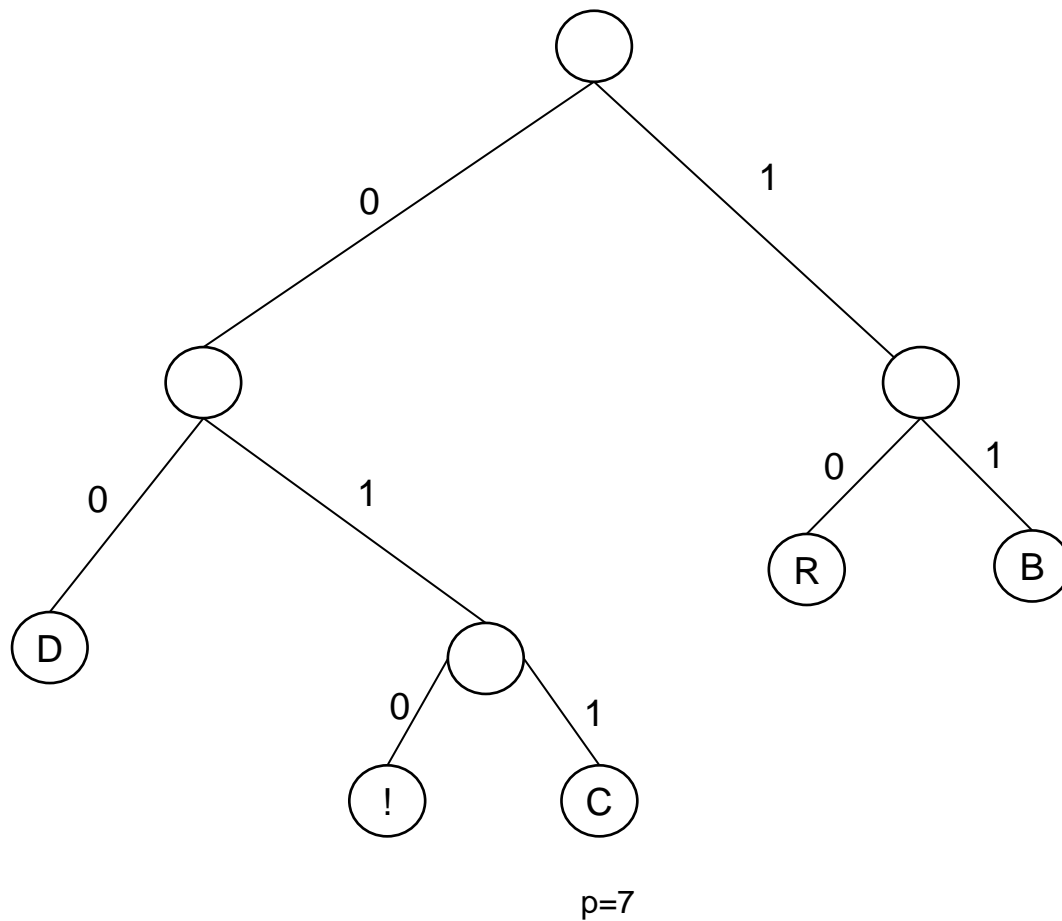
# Trie binária



# Trie binária



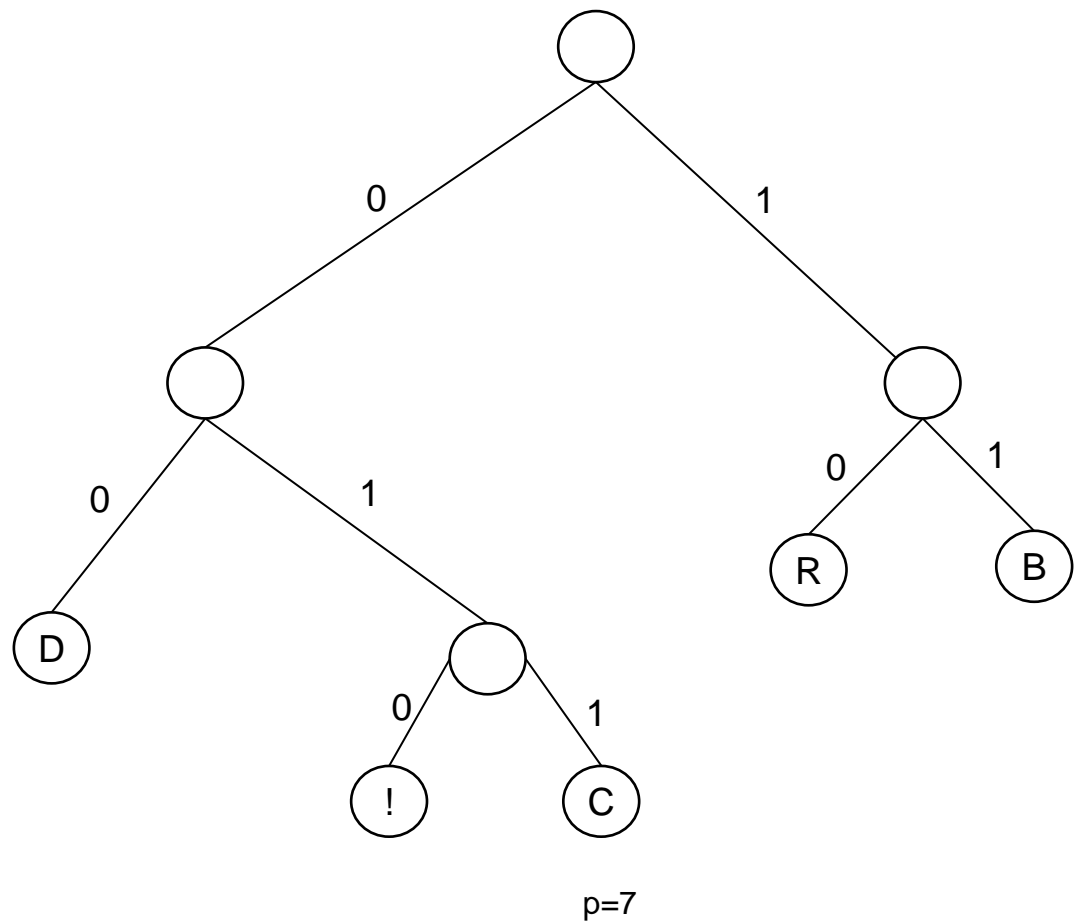
# Trie binária



A  
p=5

# Trie binária

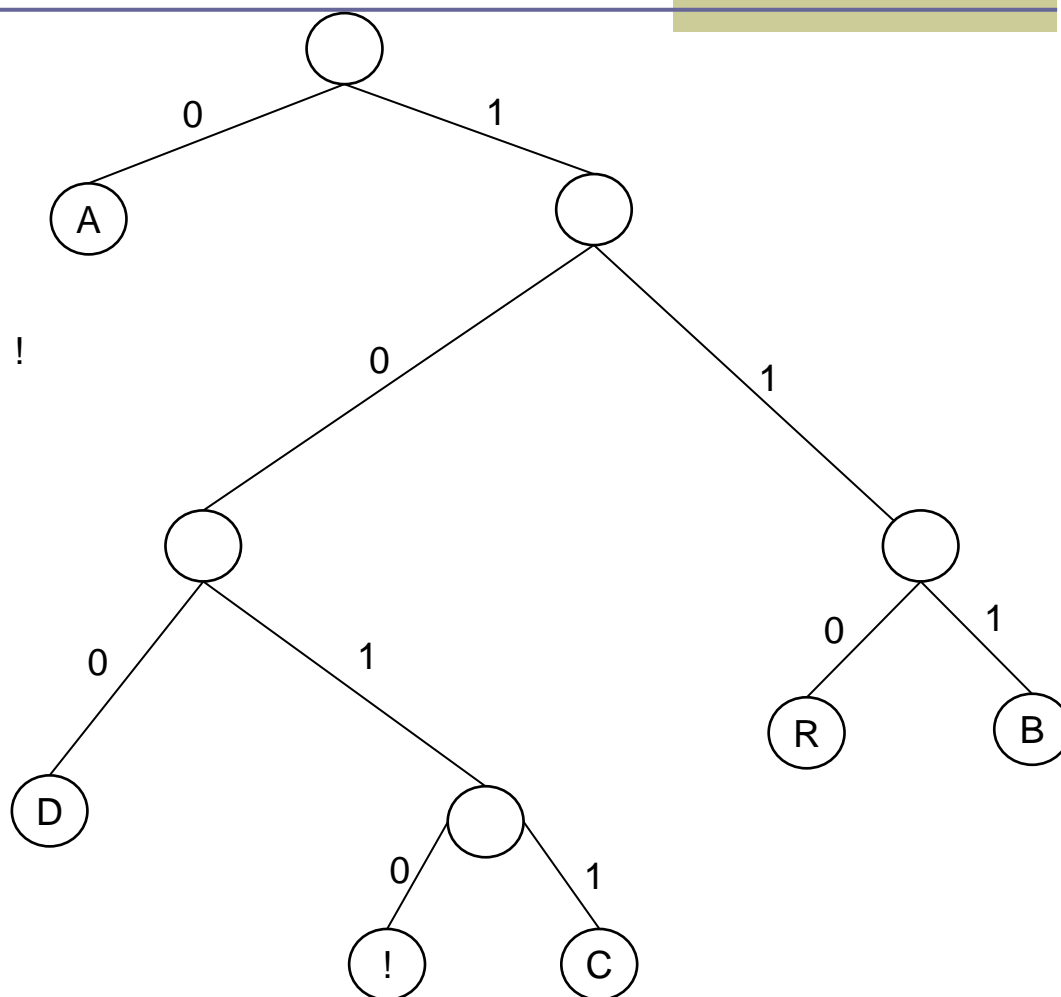
A  
p=5



# Trie binária

A B R A C A D A B R A !

Tabela Códigos		
Char	Frequência	Código
!	1	1010
A	5	0
B	2	111
C	1	1011
D	1	100
R	2	110



# Exercício

- Utilizando o algoritmo de huffman codificar a mensagem abaixo.
- Construir tabela de códigos, a trie e a mensagem comprimida.

B A N A N A

Tabela Códigos		
Char	Frequência	Código
B	1	
A	3	
N	2	