MATA54 - Estruturas de Dados e Algoritmos II Compressão

Flávio Assis Versão gerada a partir de slides do Prof. George Lima

IC - Instituto de Computação

Salvador, novembro de 2021

Motivação: remoção da redundância na representação de informação

Aplicações

Qualquer aplicação que objetiva a economia de memória (armazenamento) e tempo (transmissão) de dados

Abordagens a serem estudadas: compressão sem perdas

- ► Codificação de Huffman
- ► Algoritmo de Lempel-Ziv

Seja a sequência:

aaaabbcaaaddbcddeaaabbbbaa

Suponha a seguinte representação (hipotética) de 8 bits:

```
a: 01010001 b: 01110110 c: 10011101 d: 01010101 e: 01100011
```

A codificação da sequência seria:

```
\underbrace{01010001}_{01010001}\underbrace{01010001}_{01010001}\underbrace{01010001}_{01010001}\underbrace{01010001}_{01010001}\underbrace{01010101}_{01010101}\underbrace{01110110}_{01010101}\underbrace{10011101}_{01010101}\underbrace{01010101}_{01010001}\underbrace{01010001}_{01010001}\underbrace{01010001}_{01010001}\underbrace{01010001}_{01010001}\underbrace{01010001}_{01010001}\underbrace{01010001}_{01010001}\underbrace{01010001}_{01010001}\underbrace{01010001}_{01010001}\underbrace{01010001}_{01010001}\underbrace{01010001}_{01010001}\underbrace{01010001}_{01010001}\underbrace{01010001}_{01010001}\underbrace{01010001}_{01010001}\underbrace{01010001}_{01010001}\underbrace{01010001}_{01010001}\underbrace{01010001}_{01010001}\underbrace{01010001}_{01010001}\underbrace{01010001}_{01010001}\underbrace{01010001}_{01010001}\underbrace{01010001}_{01010001}\underbrace{01010001}_{01010001}\underbrace{01010001}_{01010001}\underbrace{01010001}_{01010001}\underbrace{01010001}_{01010001}\underbrace{01010001}_{01010001}\underbrace{01010001}_{01010001}\underbrace{01010001}_{01010001}\underbrace{01010001}_{01010001}\underbrace{01010001}_{01010001}\underbrace{01010001}_{01010001}\underbrace{01010001}_{01010001}\underbrace{01010001}_{01010001}\underbrace{01010001}_{01010001}\underbrace{01010001}_{01010001}\underbrace{01010001}_{01010001}\underbrace{01010001}_{01010001}\underbrace{01010001}_{01010001}\underbrace{01010001}_{01010001}\underbrace{01010001}_{01010001}\underbrace{01010001}_{01010001}\underbrace{01010001}_{01010001}\underbrace{01010001}_{01010001}\underbrace{01010001}_{01010001}\underbrace{01010001}_{01010001}\underbrace{01010001}_{01010001}\underbrace{01010001}_{01010001}\underbrace{01010001}_{01010001}\underbrace{01010001}_{01010001}\underbrace{01010001}_{01010001}\underbrace{01010001}_{01010001}\underbrace{01010001}_{01010001}\underbrace{01010001}_{01010001}\underbrace{01010001}_{01010001}\underbrace{01010001}_{01010001}\underbrace{01010001}_{01010001}\underbrace{01010001}_{01010001}\underbrace{01010001}_{01010001}\underbrace{01010001}_{01010001}\underbrace{01010001}_{01010001}\underbrace{01010001}_{01010001}\underbrace{01010001}_{01010001}\underbrace{01010001}_{01010001}\underbrace{01010001}_{01010001}\underbrace{01010001}_{01010001}\underbrace{01010001}_{01010001}\underbrace{01010001}_{01010001}\underbrace{01010001}_{01010001}\underbrace{01010001}_{01010001}\underbrace{01010001}_{01010001}\underbrace{01010001}_{01010001}\underbrace{01010001}_{01010001}\underbrace{01010001}_{01010001}\underbrace{01010001}_{01010001}\underbrace{01010001}_{01010001}\underbrace{01010001}_{01010001}\underbrace{01010001}_{01010001}\underbrace{01010001}_{01010001}\underbrace{01010001}_{01010001}\underbrace{01010001}_{01010001}\underbrace{01010001}_{01010001}\underbrace{01010001}_{01010001}\underbrace{01010001}_{01010001}\underbrace{01010001}_{01010001}\underbrace{01010001}_{01010001}\underbrace{01010001}_{01010001}\underbrace{01010001}_{0101000
```

208 bits! É possível representar os dados com menos bits?

Seja a sequência:

aaaabbcaaaddbcddeaaabbbbaa

Poderíamos considerar a frequência de ocorrência dos caracteres:

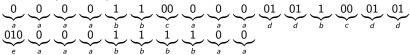
a: 12 vezes b: 7 vezes c: 2 vezes d: 4 vezes e: 1 vez

Caracteres mais frequentes poderiam ter representações menores.

Exemplo:

a: 0 b: 1 c: 00 d: 01 e: 010

A codificação da sequência seria:



34 bits! Mas há um problema!

Seja a sequência:

aaaabbcaaaddbcddeaaabbbbaa

Poderíamos considerar a frequência de ocorrência dos caracteres:

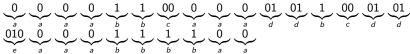
a: 12 vezes b: 7 vezes c: 2 vezes d: 4 vezes e: 1 vez

Caracteres mais frequentes poderiam ter representações menores.

Exemplo:

a: 0 b: 1 c: 00 d: 01 e: 010

A codificação da sequência seria:



34 bits! Mas há um problema! Redundância da decodificação
O que fazer? Nenhuma representação pode ser prefixo de outra!

Seja a sequência:

aaaabbcaaaddbcddeaaabbbbaa

Codificação livre de prefixos:

A sequência ficaria:

$$\underbrace{\frac{1}{a}}_{0000}\underbrace{\frac{1}{a}}_{0001}\underbrace{\frac{1}{a}}_{001}\underbrace{\frac{1}{a}}_{01}\underbrace{\frac{01}{b}}_{01}\underbrace{\frac{001}{c}}_{01}\underbrace{\frac{1}{a}}_$$

52 bits! Livre de redundância na decodificação!

Existe codificação livre de prefixos melhor que essa para esta sequência?

Atribuição de sequência de bits a símbolos ou sequência de símbolos.

- Mínima redundância (desejável)
- ► Tamanho fixo ou variável (variável é preferível)
- ► Unicamente decodificável (mandatório)
- Decodificação eficiente (muito importante)

Ex.: Mensagem: aaabbcbbaaabbcc

```
a:1; b:00; c:01
a:0; b:11; c:10
aaa:0: bb:11: c:10
```

Codificação de Huffman

Huffman (estático): codificação eficiente por símbolo

Código de prefixo e otimalidade

- Nenhum código atribuído a um símbolo é prefixo de outros
- Símbolos que ocorrem com menor frequência possuem maior código que aqueles que ocorrem com maior frequência
- Código de Huffman (estático) é um código de prefixo ótimo

Código de Huffman: geração

Código de Huffman (1952)

Ideia básica: gerar uma árvore binária ponderada

- 1. Seja L uma lista dos símbolos ordenada por frequência
- 2. Retire os dois símbolos s_i e s_j de menor frequência f_i e f_j
- 3. Gere um novo símbolo s com frequência $f = f_i + f_j$ e inclua-o em L
- 4. Gere um nó numa árvore binária que representa s com filhos s_i e s_j
- 5. Retorne a (2) até que só haja um símbolo (raíz da árvore)
- Gere um código para cada símbolo s_i representando o caminho da raiz até s_i

Codificação de Huffman

Sequência: abbdacccaabadaeeaa

Frequências:

a: 8/18 **b**: 3/18 **c**: 3/18 **d**: 2/18 **e**: 2/18

Menores frequências: e e d

Nova lista:

a: 8/18 **b**: 3/18 **c**: 3/18 **de**: 4/18



Codificação de Huffman

Sequência: abbdacccaabadaeeaa

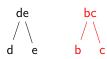
Lista:

a: 8/18 **b**: 3/18 **c**: 3/18 **de**: 4/18

Menores frequências: b e c

Nova lista:

a: 8/18 **bc**: 6/18 **de**: 4/18



Codificação de Huffman

Sequência: abbdacccaabadaeeaa

Lista:

a: 8/18 **bc**: 6/18 **de**: 4/18

Menores frequências: bc e de

Nova lista:

a: 8/18 **bcde**: 10/18



Codificação de Huffman

Sequência: abbdacccaabadaeeaa

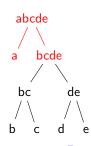
Lista:

a: 8/18 **bcde**: 10/18

Menores frequências: a e bcde

Nova lista:

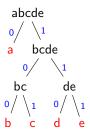
abcde: 18/18



Codificação de Huffman

Sequência: abbdacccaabadaeeaa

Geração da codificação: atribuição de 0 e 1 às arestas



```
Codificação: a: 0 b: 100 c: 101 d: 110 e: 111
```

Cod. da sequência: 38 bits!

 $\underbrace{0 \ 100 \ 100 \ 100 \ 10}_{a \ b \ b \ d} \underbrace{0 \ 101 \ 101 \ 101 \ 0}_{c \ c \ c \ d} \underbrace{0 \ 100 \ 0}_{a \ b \ a} \underbrace{110 \ 0 \ 111 \ 111}_{d \ d \ a \ e \ e \ a \ a} \underbrace{0}_{a \ a \ b \ a}$

Otimalidade do código de Huffman

Árvore de custo mínimo

Seja T uma árvore a partir da qual se produz um **código ótimo** para uma mensagem de n símbolos.

$$w(T) = \sum_{1}^{n} f_i c_i$$

Sejam s_i e s_j dois símbolos de **frequência mínima** com códigos de tamanho c_i e c_j , respectivamente. Se c_i e c_j não são os maiores códigos, então selecione c_l e c_k de tamanho máximo e troque as folhas s_k e s_l de T por s_i e s_j , formando uma nova árvore T'. Como

$$w(T') \leq w(T)$$

Então, T pode não ser a melhor árvore!

Otimalidade do código de Huffman

Árvore de Huffman é de custo mínimo

Informalmente...

- A cada passo do algoritmo, os dois símbolos de menor frequência, s_i e s_j, são selecionados. A árvore para estes dois símbolos é de custo mínimo, pois estes são folhas cuja distância para a raiz não pode ser maior que aquelas geradas para os demais símbolos.
- Os dois símbolos s_i e s_j são removidos do alfabeto e um novo símbolo é nele inserido, com frequência $f_i + f_j$.
- Repetindo os dois argumentos anteriores, para o novo conjunto de símbolos, pode-se concluir que a árvore gerada é de custo mínimo.

Exercício

Apresente uma decodificação de Huffman para a sequência:

dabeeababbebeaeadcccaaddcbbaccaaccaabccffbfbfbdg

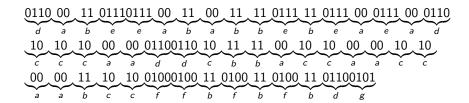
Resposta (uma das alternativas):

```
abcdefg 0 / 1 adefg cb 0 / 1 0 / 1 Codificação: a defg cb a: 00 b: 11 c: 10 d: 0110 0 / 1 e: 0111 f: 0100 g: 0101 fg de 0 / 1 0 / 1 fg de 0 / 1 0 / 1 fg de
```

Exercício (Cont. da Resposta)

Codificação da sequência:

dabeeababbebeaeadcccaaddcbbaccaaccaabccffbfbfbdg



126 bits

Lempel-Ziv-Welch

Lempel-Ziv-Welch (LZW)

- ► Método baseado em dicionário: mantém registro sobre sequências de símbolos encontrados ao longo da entrada
- ► É adaptativo, pois define sequências de símbolos a serem codificadas à medida que se lê a entrada
- Não requer o armazenamento ou transmissão de tabelas de codificação - requer apenas o conhecimento da codificação de símbolos básicos, previamente conhecidos

Codificação

- Inicia-se com uma codificação para o alfabeto de símbolos básicos da entrada
- Adicionam-se ao dicionário sequências de símbolos (palavras) que vão sendo conhecidas

Exemplo de entrada

aabaaacaade

a a b a a a c a a d e

†
p: a Está no dicionário? Sim. Avança

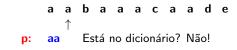
Saída:

Dicionário

a: 0 **d**: 3 **b**: 1 **e**: 4 **c**: 2

Exemplo de entrada

aabaaacaade



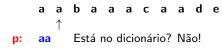
Saída:

Dicionário

a: 0 **d**: 3 **b**: 1 **e**: 4 **c**: 2

Exemplo de entrada

aabaaacaade



Saída:

Insere-se **p** na próxima posição do dicionário; insere-se na saída a palavra de código relativo a **p** sem o último símbolo (a); e **p** passa a conter apenas o último símbolo.

Dicionário

a: 0 **d**: 3 **b**: 1 **e**: 4 **c**: 2

Exemplo de entrada

aabaaacaade

aabaaacaade

p: a

Saída: 0

Dicionário

a: 0 **d**: 3 **b**: 1 **e**: 4 **c**: 2 **aa**: 5

Exemplo de entrada

aabaaacaade

```
a a b a a a c a a d e

↑

p: ab Está no dicionário? Não!
```

Saída: 0

Insere-se **p** na próxima posição do dicionário; insere-se na saída a palavra de código relativo a **p** sem o último símbolo (a); e **p** passa a conter apenas o último símbolo.

Dicionário

a: 0 **d**: 3 **b**: 1 **e**: 4 **c**: 2 **aa**: 5

Exemplo de entrada

aabaaacaade

```
a a b a a a c a a d e

p: b

Saída: 0 0
```

Dicionário

a: 0 **d**: 3 **ab**: 6 **b**: 1 **e**: 4 **c**: 2 **aa**: 5

Exemplo de entrada

aabaaacaade

Insere-se **p** na próxima posição do dicionário; insere-se na saída a palavra de código relativo a **p** sem o último símbolo (**b**); e **p** passa a conter apenas o último símbolo.

Dicionário

a: 0 **d**: 3 **ab**: 6 **b**: 1 **e**: 4 **c**: 2 **aa**: 5

Exemplo de entrada

aabaaacaade

```
a a b a a a c a a d e

p: a

Saída: 0 0 1
```

Dicionário

a: 0 **d**: 3 **ab**: 6 **b**: 1 **e**: 4 **ba**: 7 **c**: 2 **aa**: 5

Exemplo de entrada

aabaaacaade

```
a a b a a a c a a d e \uparrow p: aa Está no dicionário? Sim! Avança
```

Saída: 0 0 1

Dicionário

a: 0 **d**: 3 **ab**: 6 **b**: 1 **e**: 4 **ba**: 7 **c**: 2 **aa**: 5

Exemplo de entrada

aabaaacaade

Insere-se **p** na próxima posição do dicionário; insere-se na saída a palavra de código relativo a **p** sem o último símbolo (aa); e **p** passa a conter apenas o último símbolo.

Dicionário

a: 0 **d**: 3 **ab**: 6 **b**: 1 **e**: 4 **ba**: 7 **c**: 2 **aa**: 5

Exemplo de entrada

aabaaacaade

```
a a b a a a c a a d e

p: a

Saída: 0 0 1 5
```

Dicionário

a: 0 **d**: 3 **ab**: 6 **b**: 1 **e**: 4 **ba**: 7 **c**: 2 **aa**: 5 **aaa**: 8

Exemplo de entrada

aabaaacaade

```
a a b a a a c a a d e

p: ac Está no dicionário? Não!

Saída: 0 0 1 5
```

Insere-se **p** na próxima posição do dicionário; insere-se na saída a palavra de código relativo a **p** sem o último símbolo (a); e **p** passa a conter apenas o último símbolo.

Dicionário

a: 0 **d**: 3 **ab**: 6 **b**: 1 **e**: 4 **ba**: 7 **c**: 2 **aa**: 5 **aaa**: 8

Exemplo de entrada

aabaaacaade

```
a a b a a a c a a d e

p: c

Saída: 0 0 1 5 0
```

Dicionário

a: 0 d: 3 ab: 6 ac: 9 b: 1 e: 4 ba: 7 c: 2 aa: 5 aaa: 8

Exemplo de entrada

aabaaacaade

```
a a b a a a c a a d e

↑

p: ca Está no dicionário? Não!

Saída: 0 0 1 5 0
```

Insere-se **p** na próxima posição do dicionário; insere-se na saída a palavra de código relativo a **p** sem o último símbolo (**c**); e **p** passa a conter apenas o último símbolo.

Dicionário

a: 0 d: 3 ab: 6 ac: 9 b: 1 e: 4 ba: 7 c: 2 aa: 5 aaa: 8

Exemplo de entrada

aabaaacaade

```
a a b a a a c a a d e

p: a

Saída: 0 0 1 5 0 2
```

Dicionário

```
a: 0 d: 3 ab: 6 ac: 9 b: 1 e: 4 ba: 7 ca: 10 c: 2 aa: 5 aaa: 8
```

Exemplo de entrada

aabaaacaade

```
a a b a a a c a a d e \uparrow p: aa Está no dicionário? Sim! Avança
```

Saída: 0 0 1 5 0 2

Dicionário

a: 0 **d**: 3 **ab**: 6 **ac**: 9 **b**: 1 **e**: 4 **ba**: 7 **ca**: 10 **c**: 2 **aa**: 5 **aaa**: 8

Exemplo de entrada

aabaaacaade

```
a a b a a a c a a d e

p: aad Está no dicionário? Não!

Saída: 0 0 1 5 0 2
```

Insere-se **p** na próxima posição do dicionário; insere-se na saída a palavra de código relativo a **p** sem o último símbolo (aa); e **p** passa a conter apenas o último símbolo.

Dicionário

a: 0 d: 3 ab: 6 ac: 9 b: 1 e: 4 ba: 7 ca: 10 c: 2 aa: 5 aaa: 8

Exemplo de entrada

aabaaacaade

```
a a b a a a c a a d e

p: d

Saída: 0 0 1 5 0 2 5
```

Dicionário

a: 0 d: 3 ab: 6 ac: 9 b: 1 e: 4 ba: 7 ca: 10 c: 2 aa: 5 aaa: 8 aad: 11

Exemplo de entrada

aabaaacaade

```
a a b a a a c a a d e

p: de Está no dicionário? Não!

Saída: 0 0 1 5 0 2 5
```

Insere-se **p** na próxima posição do dicionário; insere-se na saída a palavra de código relativo a **p** sem o último símbolo (**d**); e **p** passa a conter apenas o último símbolo.

Dicionário

```
a: 0 d: 3 ab: 6 ac: 9
b: 1 e: 4 ba: 7 ca: 10
c: 2 aa: 5 aaa: 8 aad: 11
```

Exemplo de entrada

aabaaacaade

```
a a b a a a c a a d e

p: e

Saída: 0 0 1 5 0 2 5 3
```

Dicionário

a: 0 d: 3 ab: 6 ac: 9 de: 12 b: 1 e: 4 ba: 7 ca: 10 c: 2 aa: 5 aaa: 8 aad: 11

Exemplo de entrada

aabaaacaade

```
a a b a a a c a a d e

p: e Está no dicionário? Sim!

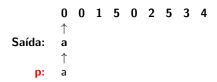
Saída: 0 0 1 5 0 2 5 3 4
```

Como terminou a entrada, insere o código de **p** na saída.

Dicionário

```
a: 0 d: 3 ab: 6 ac: 9 de: 12 b: 1 e: 4 ba: 7 ca: 10 c: 2 aa: 5 aaa: 8 aad: 11
```

Na decodificação, segue-se o **mesmo princípio** da codificação! A partir dos valores da codificação, vai-se gerando a saída e repetindo o processo usado na codificação para montar o dicionário:



 ${f 0}$ é ${f a}$. Portanto, insere-se o ${f a}$ na saída. Há ${f p}$ no dicionário? Sim, então segue-se a decodificação

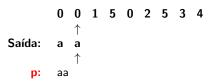
Dicionário

a: 0 **d**: 3

b: 1 **e**: 4

c: 2

Na decodificação, segue-se o **mesmo princípio** da codificação! A partir dos valores da codificação, vai-se gerando a saída e repetindo o processo usado na codificação para montar o dicionário:



0 é novamente **a**. Concatena-o em **p**. Há **p** no dicionário? Não! Então, insere-se **p** na próxima posição do dicionário e **p** fica apenas com o último símbolo

Dicionário

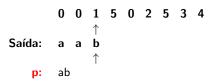
a: 0 **d**: 3 **b**: 1 **e**: 4 **c**: 2

Na decodificação, segue-se o **mesmo princípio** da codificação! A partir dos valores da codificação, vai-se gerando a saída e repetindo o processo usado na codificação para montar o dicionário:

Dicionário

a: 0 **d**: 3 **b**: 1 **e**: 4 **c**: 2 **aa**: 5

Na decodificação, segue-se o **mesmo princípio** da codificação! A partir dos valores da codificação, vai-se gerando a saída e repetindo o processo usado na codificação para montar o dicionário:

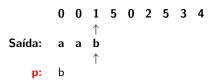


1 é b. Coloca-o na saída. Segue-e com p. Há p no dicionário? Não! Então, insere-se p na próxima posição do dicionário e p fica apenas com o último símbolo

Dicionário

a: 0 **d**: 3 **b**: 1 **e**: 4 **c**: 2 **aa**: 5

Na decodificação, segue-se o **mesmo princípio** da codificação! A partir dos valores da codificação, vai-se gerando a saída e repetindo o processo usado na codificação para montar o dicionário:

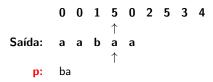


Dicionário

a: 0 **d**: 3 **ab**: 6

b: 1 **e**: 4 **c**: 2 **aa**: 5

Na decodificação, segue-se o **mesmo princípio** da codificação! A partir dos valores da codificação, vai-se gerando a saída e repetindo o processo usado na codificação para montar o dicionário:



5 é aa. Coloca-os na saída. Segue-e com **p**. Há **p** no dicionário? Não! Então, insere-se **p** na próxima posição do dicionário e **p** fica apenas com o último símbolo

Dicionário

a: 0 **d**: 3 **ab**: 6

b: 1 **e**: 4 **c**: 2 **aa**: 5



Na decodificação, segue-se o **mesmo princípio** da codificação! A partir dos valores da codificação, vai-se gerando a saída e repetindo o processo usado na codificação para montar o dicionário:

Dicionário

a: 0 **d**: 3 **ab**: 6 **b**: 1 **e**: 4 **ba**: 7 **c**: 2 **aa**: 5

Na decodificação, segue-se o **mesmo princípio** da codificação! A partir dos valores da codificação, vai-se gerando a saída e repetindo o processo usado na codificação para montar o dicionário:

Avança-se com **p**. Há **p** no dicionário? Sim!

Dicionário

a: 0 **d**: 3 **ab**: 6 **b**: 1 **e**: 4 **ba**: 7 **c**: 2 **aa**: 5

Na decodificação, segue-se o **mesmo princípio** da codificação! A partir dos valores da codificação, vai-se gerando a saída e repetindo o processo usado na codificação para montar o dicionário:

0 é a. Coloca-o na saída. Segue-e com p. Há p no dicionário? Não! Então, insere-se p na próxima posição do dicionário e p fica apenas com o último símbolo

Dicionário

a: 0 **d**: 3 **ab**: 6 **b**: 1 **e**: 4 **ba**: 7 **c**: 2 **aa**: 5

Na decodificação, segue-se o **mesmo princípio** da codificação! A partir dos valores da codificação, vai-se gerando a saída e repetindo o processo usado na codificação para montar o dicionário:

Dicionário

a: 0 **d**: 3 **ab**: 6 **b**: 1 **e**: 4 **ba**: 7 **c**: 2 **aa**: 5 **aaa**: 8

Na decodificação, segue-se o **mesmo princípio** da codificação! A partir dos valores da codificação, vai-se gerando a saída e repetindo o processo usado na codificação para montar o dicionário:



2 é c. Coloca-o na saída. Segue-e com p. Há p no dicionário? Não! Então, insere-se p na próxima posição do dicionário e p fica apenas com o último símbolo

Dicionário

a: 0 **d**: 3 **ab**: 6 **b**: 1 **e**: 4 **ba**: 7 **c**: 2 **aa**: 5 **aaa**: 8

Na decodificação, segue-se o **mesmo princípio** da codificação! A partir dos valores da codificação, vai-se gerando a saída e repetindo o processo usado na codificação para montar o dicionário:

Dicionário

a: 0 **d**: 3 **ab**: 6 **ac**: 9

b: 1 **e**: 4 **ba**: 7 **c**: 2 **aa**: 5 **aaa**: 8

Na decodificação, segue-se o **mesmo princípio** da codificação! A partir dos valores da codificação, vai-se gerando a saída e repetindo o processo usado na codificação para montar o dicionário:

5 é **aa**. Coloca-os na saída. Segue-e com **p**. Há **p** no dicionário? Não! Então, insere-se **p** na próxima posição do dicionário e **p** fica apenas com o último símbolo

Dicionário

a: 0 **d**: 3 **ab**: 6 **ac**: 9

b: 1 **e**: 4 **ba**: 7 **c**: 2 **aa**: 5 **aaa**: 8

Na decodificação, segue-se o **mesmo princípio** da codificação! A partir dos valores da codificação, vai-se gerando a saída e repetindo o processo usado na codificação para montar o dicionário:

Dicionário

a: 0 **d**: 3 **ab**: 6 **ac**: 9 **b**: 1 **e**: 4 **ba**: 7 **ca**: 10 **c**: 2 **aa**: 5 **aaa**: 8



Na decodificação, segue-se o **mesmo princípio** da codificação! A partir dos valores da codificação, vai-se gerando a saída e repetindo o processo usado na codificação para montar o dicionário:

Segue-se com p. Há p no dicionário? Sim!

Dicionário

a: 0 **d**: 3 **ab**: 6 **ac**: 9 **b**: 1 **e**: 4 **ba**: 7 **ca**: 10

c: 2 **aa**: 5 **aaa**: 8

Na decodificação, segue-se o **mesmo princípio** da codificação! A partir dos valores da codificação, vai-se gerando a saída e repetindo o processo usado na codificação para montar o dicionário:



3 é d. Coloca-o na saída. Segue-e com p. Há p no dicionário? Não! Então, insere-se p na próxima posição do dicionário e p fica apenas com o último símbolo

Dicionário

a: 0 **d**: 3 **ab**: 6 **ac**: 9 **b**: 1 **e**: 4 **ba**: 7 **ca**: 10 **c**: 2 **aa**: 5 **aaa**: 8

Na decodificação, segue-se o **mesmo princípio** da codificação! A partir dos valores da codificação, vai-se gerando a saída e repetindo o processo usado na codificação para montar o dicionário:

Dicionário

a: 0 d: 3 ab: 6 ac: 9 b: 1 e: 4 ba: 7 ca: 10 c: 2 aa: 5 aaa: 8 aad: 11

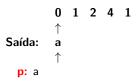
Na decodificação, segue-se o **mesmo princípio** da codificação! A partir dos valores da codificação, vai-se gerando a saída e repetindo o processo usado na codificação para montar o dicionário:

4 é e. Coloca-o na saída. Termina-se a decodificação

Dicionário

```
a: 0 d: 3 ab: 6 ac: 9
b: 1 e: 4 ba: 7 ca: 10
c: 2 aa: 5 aaa: 8 aad: 11
```

Suponha que se queira decodificar a sequência abaixo, considerando um alfabeto apenas com as letras a(0) e b(1)

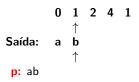


0 é a. Coloca-o na saída. Há p no dicionário? Sim!

Dicionário

a: 0 **b**: 1

Suponha que se queira decodificar a sequência abaixo, considerando um alfabeto apenas com as letras a(0) e b(1)



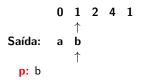
1 é b. Coloca-o na saída. Há p no dicionário? Não! Então, insere-se p na próxima posição do dicionário e p fica apenas com o último símbolo

Dicionário

a: 0

b: 1

Suponha que se queira decodificar a sequência abaixo, considerando um alfabeto apenas com as letras a(0) e b(1)



Dicionário

a: 0 **b**: 1 **ab**: 2

Suponha que se queira decodificar a sequência abaixo, considerando um alfabeto apenas com as letras a(0) e b(1)

2 é ab. Coloca-os na saída. Há p no dicionário? Não! Então, insere-se p na próxima posição do dicionário e p fica apenas com o último símbolo

Dicionário

a: 0 **b**: 1 **ab**: 2

Suponha que se queira decodificar a sequência abaixo, considerando um alfabeto apenas com as letras a(0) e b(1)

Dicionário

a: 0 **ba**: 3

Suponha que se queira decodificar a sequência abaixo, considerando um alfabeto apenas com as letras $a\left(0\right)$ e $b\left(1\right)$

Segue-se com p. Há p no dicionário? Sim! Vamos prosseguir!

Dicionário

a: 0 **ba**: 3

Suponha que se queira decodificar a sequência abaixo, considerando um alfabeto apenas com as letras a(0) e b(1)

Ops! Não há 4 no dicionário! O que fazer?

Dicionário

a: 0 **ba**: 3

Suponha que se queira decodificar a sequência abaixo, considerando um alfabeto apenas com as letras $a(0) \in b(1)$

Ops! Não há 4 no dicionário! O que fazer?

É possível saber qual é a entrada 4. Como?

Dicionário

a: 0 **ba**: 3



Suponha que se queira decodificar a sequência abaixo, considerando um alfabeto apenas com as letras a(0) e b(1)

A entrada 4 somente pode ser aba!

Dicionário

a: 0 **ba**: 3

Suponha que se queira decodificar a sequência abaixo, considerando um alfabeto apenas com as letras a(0) e b(1)

A entrada 4 somente pode ser aba!

Veja que, na codificação há o 2, relativo a ab. Neste ponto, na codificação, será criada a entrada 4.

Dicionário

a: 0 **ba**: 3

Suponha que se queira decodificar a sequência abaixo, considerando um alfabeto apenas com as letras $a(0) \in b(1)$

Como ela é criada? Ela será da forma **abX**, sendo **X** o próximo caractere.

Dicionário

a: 0 **ba**: 3 **b**: 1 **abX**: 4 **ab**: 2

Suponha que se queira decodificar a sequência abaixo, considerando um alfabeto apenas com as letras a(0) e b(1)

Mas qual caractere é X? Considerando que o próximo número da codificação é 4, a sequência que começa após o 2 é abX. Portanto X á a!

Dicionário

a: 0 **ba**: 3 **b**: 1 **abX**: 4

ab: 2

Suponha que se queira decodificar a sequência abaixo, considerando um alfabeto apenas com as letras a(0) e b(1)

Mas qual caractere é X? Considerando que o próximo número da codificação é 4, a sequência que começa após o 2 é abX. Portanto X á a!

Dicionário

a: 0 **ba**: 3 **b**: 1 **abX**: 4 **ab**: 2



Suponha que se queira decodificar a sequência abaixo, considerando um alfabeto apenas com as letras a(0) e b(1)

Com isso, seguindo-se o algoritmo, chega-se à decodifiação final

Dicionário

a: 0 **ba**: 3 **b**: 1 **aba**: 4

ab: 2