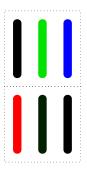
Compressão de Dados

Algoritmo de Huffman

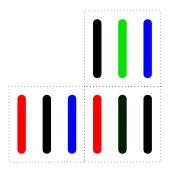
Prof. Kennedy Reurison Lopes

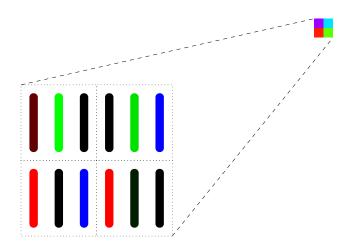
August 28, 2024

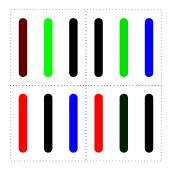












Considere uma imagem no formato raw^1 . O arquivo desta imagem preserva a qualidade original da foto, sem perder nem um bit de informação.

Uma imagem em 4K desta imagem tem a seguinte quantidade de pixels:

$$P = 3840 \times 2160 = 8.294.400$$
 pixels

Cada Pixel contem uma cor no formato RGB(3 bytes):

$$S = 3840 \times 2160 \times 3 = 24.883.200$$
 bytes

Cada 1.024 bytes corresponde a 1kB e cada 1.024kB corresponde a 1MB. Portanto, uma imagem RAW em formato 4K contém aproximadamente:

 $S \simeq 23.73 \text{ MB}$

¹Um arquivo RAW contém todos os dados de uma imagem não compactados e não processados capturados por um scanner ou pelos sensores de uma câmera digital. As fotos feitas no formato RAW contêm alto nível de detalhes, são grandes e não têm∉perdas de qualidade. ⋄ ० ० ०

Imagine a situação que os dados são transmitidos pixel a pixel no formato 4K. Uma hora deste filme custaria aproximagamente:



²Mídia digital capaz de armazenar até 25GB de dados

Imagine a situação que os dados são transmitidos pixel a pixel no formato 4K. Uma hora deste filme custaria aproximagamente:

$$S = (1h) \times \left(\frac{23.73 \ MB}{frame}\right) \times$$

ロト 4回 ト 4 恵 ト 4 恵 ト 9 9 9 9

Imagine a situação que os dados são transmitidos pixel a pixel no formato 4K. Uma hora deste filme custaria aproximagamente:

$$S = (1h) \times \left(\frac{23.73 \ MB}{\textit{frame}}\right) \times \left(\frac{120 \ \textit{frame}}{\textit{s}}\right) \times$$

ロト 4回 ト 4 恵 ト 4 恵 ト 9 9 9 9

Imagine a situação que os dados são transmitidos pixel a pixel no formato 4K. Uma hora deste filme custaria aproximagamente:

$$S = (1h) imes \left(rac{23.73 \ MB}{\textit{frame}}
ight) imes \left(rac{120 \ \textit{frame}}{\textit{s}}
ight) imes \left(rac{60 \textit{min}}{1 \textit{h}}
ight) imes$$

Imagine a situação que os dados são transmitidos pixel a pixel no formato 4K. Uma hora deste filme custaria aproximagamente:

$$S = (1h) imes \left(rac{23.73 \ MB}{\textit{frame}}
ight) imes \left(rac{120 \ \textit{frame}}{\textit{s}}
ight) imes \left(rac{60\textit{min}}{1\textit{h}}
ight) imes \left(rac{60s}{1\textit{min}}
ight)$$

◆ロト ◆個 ト ◆ 恵 ト ◆ 恵 ・ 釣 へ ②

Imagine a situação que os dados são transmitidos pixel a pixel no formato 4K. Uma hora deste filme custaria aproximagamente:

$$S = (1h) imes \left(rac{23.73 \ MB}{frame}
ight) imes \left(rac{120 \ frame}{s}
ight) imes \left(rac{60min}{1h}
ight) imes \left(rac{60s}{1min}
ight)$$

$$S = 23.73 \times 120 \times 60 \times 60 \times \frac{\textit{MB} \times \textit{h} \times \textit{frame} \times \textit{min} \times \textit{s}}{\textit{frame} \times \textit{s} \times \textit{h} \times \textit{min}}$$



Imagine a situação que os dados são transmitidos pixel a pixel no formato 4K. Uma hora deste filme custaria aproximagamente:

$$S = (1h) imes \left(rac{23.73 \ MB}{\mathit{frame}}
ight) imes \left(rac{120 \ \mathit{frame}}{\mathit{s}}
ight) imes \left(rac{60\mathit{min}}{1\mathit{h}}
ight) imes \left(rac{60s}{1\mathit{min}}
ight)$$

$$S = 23.73 \times 120 \times 60 \times 60 \times \frac{\textit{MB} \times \textit{h} \times \textit{frame} \times \textit{min} \times \textit{s}}{\textit{frame} \times \textit{s} \times \textit{h} \times \textit{min}}$$

$$S = 1.025.136.000 \text{ MB} \simeq 1.001.110 \text{ GB} \simeq 977 \text{ TB}$$



Prof. Kennedy Reurison Lopes

Imagine a situação que os dados são transmitidos pixel a pixel no formato 4K. Uma hora deste filme custaria aproximagamente:

$$S = (1h) \times \left(\frac{23.73~\textit{MB}}{\textit{frame}}\right) \times \\ \left(\frac{120~\textit{frame}}{\textit{s}}\right) \times \\ \left(\frac{60\textit{min}}{1\textit{h}}\right) \times \\ \left(\frac{60\textit{s}}{1\textit{min}}\right)$$

$$S = 23.73 \times 120 \times 60 \times 60 \times \frac{\textit{MB} \times \textit{h} \times \textit{frame} \times \textit{min} \times \textit{s}}{\textit{frame} \times \textit{s} \times \textit{h} \times \textit{min}}$$

$$S = 1.025.136.000 \text{ MB} \simeq 1.001.110 \text{ GB} \simeq 977 \text{ TB}$$

Obviamente os filmes não ocupam este espaço no disco. Então como é possível armazenar um filme em um Blue-Ray², ou mesmo transferir o filme em 4K no *streaming*?

²Mídia digital capaz de armazenar até 25GB de dados



Prof. Kennedy Reurison Lopes

Imagine a situação que os dados são transmitidos pixel a pixel no formato 4K. Uma hora deste filme custaria aproximagamente:

$$S = (1h) \times \left(\frac{23.73 \ \textit{MB}}{\textit{frame}}\right) \times \left(\frac{120 \ \textit{frame}}{\textit{s}}\right) \times \left(\frac{60 \textit{min}}{1 \textit{h}}\right) \times \left(\frac{60 \textit{s}}{1 \textit{min}}\right)$$

$$S = 23.73 \times 120 \times 60 \times 60 \times \frac{\textit{MB} \times \textit{h} \times \textit{frame} \times \textit{min} \times \textit{s}}{\textit{frame} \times \textit{s} \times \textit{h} \times \textit{min}}$$

$$S = 1.025.136.000 \text{ MB} \simeq 1.001.110 \text{ GB} \simeq 977 \text{ TB}$$

Obviamente os filmes não ocupam este espaço no disco. Então como é possível armazenar um filme em um Blue-Ray², ou mesmo transferir o filme em 4K no streaming?

Resposta: Compactação.

4/19

Prof. Kennedy Reurison Lopes Compressão de Dados August 28, 2024

Algumas considerações:

Algumas considerações:

Como é um byte para cada cor, o computador pode gerar até:

$$(2^8)^3 = 2^{24} = 16.777.216$$
 cores

Algumas considerações:

Como é um byte para cada cor, o computador pode gerar até:

$$(2^8)^3 = 2^{24} = 16.777.216$$
 cores

O ser humano consegue enxergar apenas 1 milhão de cores.

Algumas considerações:

Como é um byte para cada cor, o computador pode gerar até:

$$(2^8)^3 = 2^{24} = 16.777.216$$
 cores

O ser humano consegue enxergar apenas 1 milhão de cores.

Em uma imagem, não são utilizadas todas estas cores. Exemplos:

Algumas considerações:

Como é um byte para cada cor, o computador pode gerar até:

$$(2^8)^3 = 2^{24} = 16.777.216$$
 cores

O ser humano consegue enxergar apenas 1 milhão de cores.

Em uma imagem, não são utilizadas todas estas cores. Exemplos:

Uma imagem 800×600 precisa ter no máximo 480.000 cores;

Algumas considerações:

Como é um byte para cada cor, o computador pode gerar até:

$$(2^8)^3 = 2^{24} = 16.777.216$$
 cores

O ser humano consegue enxergar apenas 1 milhão de cores.

Em uma imagem, não são utilizadas todas estas cores. Exemplos:

Uma imagem 800×600 precisa ter no máximo 480.000 cores;

A resolução HD precisa de no máximo $1280 \times 720 = 921.600$ cores.

Algumas considerações:

Como é um byte para cada cor, o computador pode gerar até:

$$(2^8)^3 = 2^{24} = 16.777.216$$
 cores

O ser humano consegue enxergar apenas 1 milhão de cores.

Em uma imagem, não são utilizadas todas estas cores. Exemplos:

Uma imagem 800×600 precisa ter no máximo 480.000 cores;

A resolução HD precisa de no máximo $1280 \times 720 = 921.600$ cores.

A própria resolução 4K precisa apenas de 8.294.400 cores.

Algumas considerações:

Como é um byte para cada cor, o computador pode gerar até:

$$(2^8)^3 = 2^{24} = 16.777.216$$
 cores

O ser humano consegue enxergar apenas 1 milhão de cores.

Em uma imagem, não são utilizadas todas estas cores. Exemplos:

Uma imagem 800×600 precisa ter no máximo 480.000 cores;

A resolução HD precisa de no máximo $1280 \times 720 = 921.600$ cores.

A própria resolução 4K precisa apenas de 8.294.400 cores.

Existem muitos pixels repetidos (cores repetidas).



Um texto é composto por uma sequência de caracteres (imprimíveis e não-imprimíveis) sendo, cada caractere representado por uma sequência de bits. Exemplo:

$$K-E-N-N-E-D-Y$$

Utilizando a codificação ASCII pode ser:

$$75 - 101 - 110 - 110 - 101 - 100 - 121$$

Sendo que cada símbolo deste é representado por uma sequência binária com 8 bits.

Cada caractere possui exatamente 1byte de representação. Desta forma, o meu nome ocupa:

56 bits

Vamos considerar um texto maior: Um prato de trigo para tres tigres tristes:

$$U$$
 m $_{-}$ p r a t o $85-109-95-112-114-97-116-111$

$$t$$
 i g r e s $_{-}$ t r i s t e s

$$116 - 105 - 103 - 114 - 101 - 115 - 95 - 116 - 114 - 105 - 115 - 116 - 101 - 115$$

Vamos considerar um texto maior: **Um prato de trigo para tres tigres tristes**: Este texto contem:

Vamos considerar um texto maior: **Um prato de trigo para tres tigres tristes**: Este texto contem:

42 caracteres.

Vamos considerar um texto maior: **Um prato de trigo para tres tigres tristes**: Este texto contem:

42 caracteres.

13 caracteres distintos.

Vamos considerar um texto maior: **Um prato de trigo para tres tigres tristes**: Este texto contem:

42 caracteres.

13 caracteres distintos.

O texto ocupa 336 bits.

Vamos considerar um texto maior: **Um prato de trigo para tres tigres tristes**: Este texto contem:

42 caracteres.

13 caracteres distintos.

O texto ocupa 336 bits.

É possível ocupar menos espaço?

Vamos considerar um texto maior: **Um prato de trigo para tres tigres tristes**: Este texto contem:

42 caracteres.

13 caracteres distintos.

O texto ocupa 336 bits.

È possível ocupar menos espaço?

Vamos analisar a frequência dos caracteres:

Frequência dos caracteres:

Frequência dos caracteres:

| | m | | | | | | | | | | | |
|---|---|---|---|---|---|---|---|---|---|---|---|---|
| 1 | 1 | 7 | 2 | 6 | 3 | 6 | 2 | 1 | 4 | 3 | 2 | 4 |

Ordenando as frequências:

Frequência dos caracteres:

Ordenando as frequências:

Agrupando as menores frequências:

Frequência dos caracteres:

Ordenando as frequências:

Agrupando as menores frequências:

O algoritmo continua (agrupando os menores) até não for mais possível continuar:

Agrupando(U e $\{d, m\}$):

O algoritmo continua (agrupando os menores) até não for mais possível continuar:

Agrupando(U e $\{d, m\}$):

Ordenando:

O algoritmo continua (agrupando os menores) até não for mais possível continuar:

Agrupando(U e $\{d, m\}$):

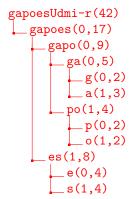
Ordenando:

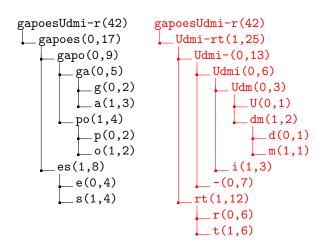
| g | $\{p,o\}$ | $ \{U,d,m\}$ | a | i | e | S | r | t | - |
|---|-----------|---------------|---|---|---|---|---|---|---|
| 2 | 4 | 3 | 3 | 3 | 4 | 4 | 6 | 6 | 7 |

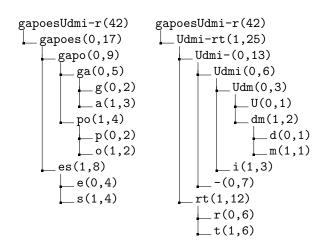
| $\{g,a,p,o\}$ | $\{U,d,m,i\}$ | $\{e,s\}$ | r | t | - |
|---------------|---------------|-----------|---|---|---|
| 9 | 6 | 8 | 6 | 6 | 7 |

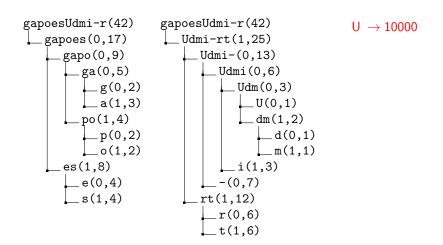
| $\{g,a,p,o,e,s\}$ | $ \{U,d,m,i,-,r,t\} $ |
|-------------------|-------------------------|
| 17 | 25 |

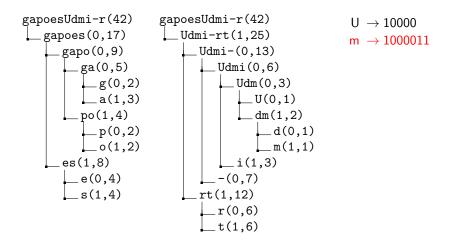
$$\begin{array}{c|c} \{g, a, p, o, e, s\} & \{U, d, m, i, -, r, t\} \\ \hline 17 & 25 \\ \hline \{g, a, p, o, e, s, U, d, m, i, -, r, t\} \\ \hline 42 \\ \end{array}$$

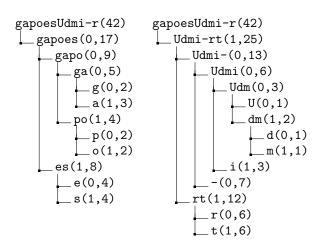




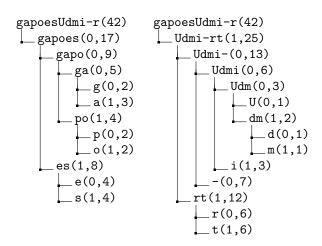




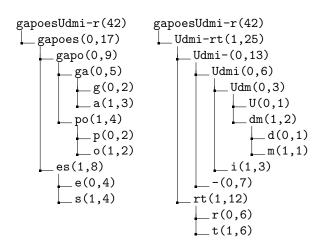




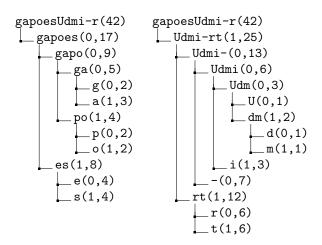
 $\begin{array}{l} \mathsf{U} \ \rightarrow 10000 \\ \mathsf{m} \ \rightarrow 1000011 \\ \mathsf{d} \ \rightarrow 1000010 \end{array}$



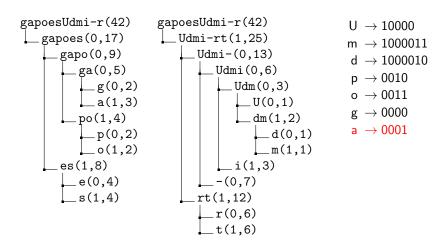
 $\begin{array}{l} \text{U} & \rightarrow 10000 \\ \text{m} & \rightarrow 1000011 \\ \text{d} & \rightarrow 1000010 \\ \text{p} & \rightarrow 0010 \end{array}$

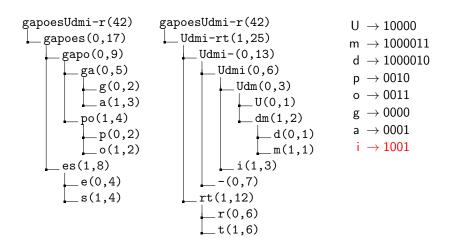


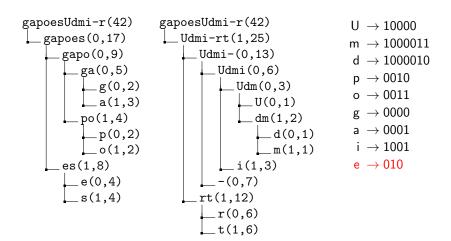
 $\begin{array}{l} \text{U} & \to 10000 \\ \text{m} & \to 1000011 \\ \text{d} & \to 1000010 \\ \text{p} & \to 0010 \\ \text{o} & \to 0011 \end{array}$

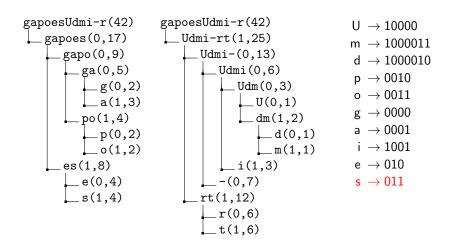


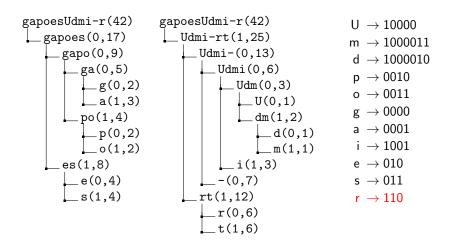
 $\begin{array}{l} \text{U} & \to 10000 \\ \text{m} & \to 1000011 \\ \text{d} & \to 1000010 \\ \text{p} & \to 0010 \\ \text{o} & \to 0011 \\ \text{g} & \to 0000 \end{array}$

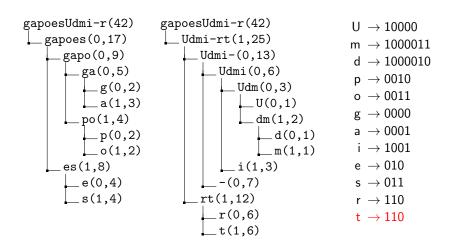


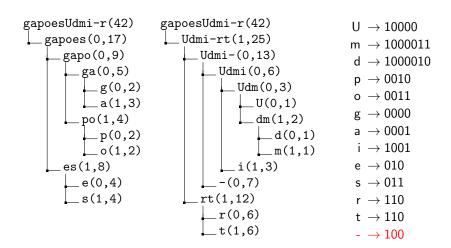












Análise do armazenamento

char bin bits freq total

Análise do armazenamento

| char | bin | bits | freq | total |
|------|-------|------|------|-------|
| U | 10000 | 5 | 1 | 5 |

| char | bin | bits | freq | total |
|------|---------|------|------|-------|
| U | 10000 | 5 | 1 | 5 |
| d | 1000010 | 7 | 1 | 7 |

| char | bin | bits | freq | total |
|------|---------|------|------|-------|
| U | 10000 | 5 | 1 | 5 |
| d | 1000010 | 7 | 1 | 7 |
| m | 1000011 | 7 | 1 | 7 |

| char | bin | bits | freq | total |
|------|---------|------|------|-------|
| U | 10000 | 5 | 1 | 5 |
| d | 1000010 | 7 | 1 | 7 |
| m | 1000011 | 7 | 1 | 7 |
| р | 0010 | 4 | 2 | 8 |

| char | bin | bits | freq | total |
|------|---------|------|------|-------|
| U | 10000 | 5 | 1 | 5 |
| d | 1000010 | 7 | 1 | 7 |
| m | 1000011 | 7 | 1 | 7 |
| р | 0010 | 4 | 2 | 8 |
| 0 | 0011 | 4 | 2 | 8 |

| char | bin | bits | freq | total |
|------|---------|------|------|-------|
| U | 10000 | 5 | 1 | 5 |
| d | 1000010 | 7 | 1 | 7 |
| m | 1000011 | 7 | 1 | 7 |
| р | 0010 | 4 | 2 | 8 |
| 0 | 0011 | 4 | 2 | 8 |
| g | 0000 | 4 | 2 | 8 |

| char | bin | bits | freq | total |
|------|---------|------|------|-------|
| U | 10000 | 5 | 1 | 5 |
| d | 1000010 | 7 | 1 | 7 |
| m | 1000011 | 7 | 1 | 7 |
| р | 0010 | 4 | 2 | 8 |
| 0 | 0011 | 4 | 2 | 8 |
| g | 0000 | 4 | 2 | 8 |
| a | 0001 | 4 | 3 | 12 |

| char | bin | bits | freq | total |
|------|---------|------|------|-------|
| U | 10000 | 5 | 1 | 5 |
| d | 1000010 | 7 | 1 | 7 |
| m | 1000011 | 7 | 1 | 7 |
| р | 0010 | 4 | 2 | 8 |
| 0 | 0011 | 4 | 2 | 8 |
| g | 0000 | 4 | 2 | 8 |
| a | 0001 | 4 | 3 | 12 |
| i | 1001 | 4 | 3 | 12 |

| char | bin | bits | freq | total |
|------|---------|------|------|-------|
| U | 10000 | 5 | 1 | 5 |
| d | 1000010 | 7 | 1 | 7 |
| m | 1000011 | 7 | 1 | 7 |
| р | 0010 | 4 | 2 | 8 |
| 0 | 0011 | 4 | 2 | 8 |
| g | 0000 | 4 | 2 | 8 |
| а | 0001 | 4 | 3 | 12 |
| i | 1001 | 4 | 3 | 12 |
| е | 100010 | 6 | 4 | 24 |

| char | bin | bits | freq | total |
|------|---------|------|------|-------|
| U | 10000 | 5 | 1 | 5 |
| d | 1000010 | 7 | 1 | 7 |
| m | 1000011 | 7 | 1 | 7 |
| р | 0010 | 4 | 2 | 8 |
| 0 | 0011 | 4 | 2 | 8 |
| g | 0000 | 4 | 2 | 8 |
| a | 0001 | 4 | 3 | 12 |
| i | 1001 | 4 | 3 | 12 |
| е | 100010 | 6 | 4 | 24 |
| S | 011 | 3 | 4 | 12 |

| char | bin | bits | freq | total |
|------|---------|------|------|-------|
| U | 10000 | 5 | 1 | 5 |
| d | 1000010 | 7 | 1 | 7 |
| m | 1000011 | 7 | 1 | 7 |
| р | 0010 | 4 | 2 | 8 |
| 0 | 0011 | 4 | 2 | 8 |
| g | 0000 | 4 | 2 | 8 |
| а | 0001 | 4 | 3 | 12 |
| i | 1001 | 4 | 3 | 12 |
| е | 100010 | 6 | 4 | 24 |
| S | 011 | 3 | 4 | 12 |
| r | 100 | 3 | 6 | 18 |

| char | bin | bits | freq | total |
|------|---------|------|------|-------|
| U | 10000 | 5 | 1 | 5 |
| d | 1000010 | 7 | 1 | 7 |
| m | 1000011 | 7 | 1 | 7 |
| р | 0010 | 4 | 2 | 8 |
| 0 | 0011 | 4 | 2 | 8 |
| g | 0000 | 4 | 2 | 8 |
| a | 0001 | 4 | 3 | 12 |
| i | 1001 | 4 | 3 | 12 |
| е | 100010 | 6 | 4 | 24 |
| S | 011 | 3 | 4 | 12 |
| r | 100 | 3 | 6 | 18 |
| t | 111 | 3 | 6 | 18 |

| char | bin | bits | freq | total |
|------|---------|------|------|-------|
| U | 10000 | 5 | 1 | 5 |
| d | 1000010 | 7 | 1 | 7 |
| m | 1000011 | 7 | 1 | 7 |
| р | 0010 | 4 | 2 | 8 |
| 0 | 0011 | 4 | 2 | 8 |
| g | 0000 | 4 | 2 | 8 |
| а | 0001 | 4 | 3 | 12 |
| i | 1001 | 4 | 3 | 12 |
| е | 100010 | 6 | 4 | 24 |
| S | 011 | 3 | 4 | 12 |
| r | 100 | 3 | 6 | 18 |
| t | 111 | 3 | 6 | 18 |
| _ | 100 | 3 | 7 | 21 |

| char | bin | bits | freq | total |
|------------|---------|------|------|-------|
| U | 10000 | 5 | 1 | 5 |
| d | 1000010 | 7 | 1 | 7 |
| m | 1000011 | 7 | 1 | 7 |
| р | 0010 | 4 | 2 | 8 |
| 0 | 0011 | 4 | 2 | 8 |
| g | 0000 | 4 | 2 | 8 |
| a | 0001 | 4 | 3 | 12 |
| i | 1001 | 4 | 3 | 12 |
| е | 100010 | 6 | 4 | 24 |
| S | 011 | 3 | 4 | 12 |
| r | 100 | 3 | 6 | 18 |
| t | 111 | 3 | 6 | 18 |
| - | 100 | 3 | 7 | 21 |
| Comprimido | | | | 160 |

| char | bin | bits | freq | total |
|-------------|---------|------|------|-------|
| U | 10000 | 5 | 1 | 5 |
| d | 1000010 | 7 | 1 | 7 |
| m | 1000011 | 7 | 1 | 7 |
| р | 0010 | 4 | 2 | 8 |
| 0 | 0011 | 4 | 2 | 8 |
| g | 0000 | 4 | 2 | 8 |
| а | 0001 | 4 | 3 | 12 |
| i | 1001 | 4 | 3 | 12 |
| е | 100010 | 6 | 4 | 24 |
| S | 011 | 3 | 4 | 12 |
| r | 100 | 3 | 6 | 18 |
| t | 111 | 3 | 6 | 18 |
| - | 100 | 3 | 7 | 21 |
| Comprimido | | | | 160 |
| Comp. médio | | | 3.81 | |

Antes do armazenamento:

$$S = 42 \times 8 = 336$$
 bits

Antes do armazenamento:

$$S = 42 \times 8 = 336$$
 bits

Depois do armazenamento:

$$s = 5 + 7 + 7 + 8 + 8 + 8 + 12 + 12 + 24 + 12 + 18 + 21 = 160$$
 bits

Antes do armazenamento:

$$S = 42 \times 8 = 336$$
 bits

Depois do armazenamento:

$$s = 5 + 7 + 7 + 8 + 8 + 8 + 12 + 12 + 12 + 12 + 18 + 21 = 160$$
 bits

Tabela de Símbolos:

$$t = 13 \times 8 = 104 \text{ bits}$$

Antes do armazenamento:

$$S = 42 \times 8 = 336 \text{ bits}$$

Depois do armazenamento:

$$s = 5 + 7 + 7 + 8 + 8 + 8 + 12 + 12 + 12 + 12 + 18 + 21 = 160$$
 bits

Tabela de Símbolos:

$$t = 13 \times 8 = 104 \text{ bits}$$

Compactado:

$$c = S - (s + t) = 336 - (160 + 104) = 72$$
 bits

Antes do armazenamento:

$$S = 42 \times 8 = 336 \text{ bits}$$

Depois do armazenamento:

$$s = 5 + 7 + 7 + 8 + 8 + 8 + 12 + 12 + 12 + 12 + 18 + 21 = 160$$
 bits

Tabela de Símbolos:

$$t = 13 \times 8 = 104 \text{ bits}$$

Compactado:

$$c = S - (s + t) = 336 - (160 + 104) = 72$$
 bits

Taxa de compressão:

$$Tx = \frac{c}{T} = \frac{72}{336} = 21.42\%$$

Resultados

Antes da compressão(em binário):

Após a compressão:

1) Calcule a taxa de compressão de: "ABABABACBABABABA".

- ① Calcule a taxa de compressão de: "ABABABACBABABA".
- ② Utilize o resultado da compressão dos dados para representar: "ACCCCCCCC".

- ① Calcule a taxa de compressão de: "ABABABACBABABA".
- ② Utilize o resultado da compressão dos dados para representar: "ACCCCCCCC".
- 3 Dado um texto qualquer, a compressão é única? Explique o porquê.

- (1) Calcule a taxa de compressão de: "ABABABACBABABABA".
- ② Utilize o resultado da compressão dos dados para representar: "ACCCCCCCC".
- 3 Dado um texto qualquer, a compressão é única? Explique o porquê.
- 4 Construa a árvore de Huffman a partir da frequência relativa das letras da lingua portuguesa.

| \$ | f (%) | \$ | f (%) | \$ | f (%) | \$ | f (%) | \$ | f (%) |
|-----|-------|----|-------|----|-------|----|-------|-----------|-------|
| Α | 14.31 | N | 5.86 | L | 2.78 | F | | W | 0.01 |
| Ε | 12.46 | М | 4.99 | Р | 2.52 | Н | 0.74 | Υ | 0.01 |
| O | 10.73 | U | 4.86 | V | 1.52 | Z | 0.55 | | |
| - 1 | 8.99 | Т | 4.36 | G | 1.25 | J | 0.53 | | |
| S | 7.07 | D | 3.53 | Q | 1.20 | X | 0.48 | | |
| R | 6.54 | С | 3.13 | В | 1.04 | K | 0.02 | | |

(5) De acordo com a arvore construída na questão anterior, determine a codificação de: 'ABABABACBABABABA'. Apresente a tabela de símbolos.

- ⑤ De acordo com a arvore construída na questão anterior, determine a codificação de: 'ABABABACBABABABA'. Apresente a tabela de símbolos.
- 6 Uma palavra foi codificada usando o código de Huffman, tendo-se obtido a sequência binária: 101110110111100111000

| Caractere | Probabilidade |
|-----------|---------------|
| P(A) | 0,26 |
| P(B) | 0,09 |
| P(C) | 0,08 |
| P(D) | 0,01 |
| P(E) | 0,07 |
| P(I) | 0,22 |
| P(L) | 0,01 |
| P(R) | 0,23 |
| P(T) | 0,03 |

Sabe-se que o / é codificado como sendo 00. Qual é a palavra?