

| | | | | - | |
|-----|----|-----|------|------|---|
| 501 | SI | 52 | 53 | 54 | l |
| 01 | 1 | 000 | 0010 | 0041 | |

* Conj. de Palavas código 2:

| - 0 | | | 0 | |
|---------|-------|--------|--------|---|
| | | -0,4 J | - 0,67 | 7 |
| 151 0,4 | -0,4 | -0,40 | 1 943 | 1 |
| 50 0,2 | T0,20 | 0,24 | | |
| 520,2 | 10,22 | | | |
| 530,1 | 9 | | | |
| 791 73 | 1-1 | | | |

| 50 | 51 | 52 | 53 | 54 |
|----|----|----|-----|-----|
| 10 | 00 | 11 | 010 | 011 |

LCOD2 = (0,2x2)+(0,4x2)+(0,2x2)+(0,1x3)+(0,1x3)=2,2 bits/simbols

Questão 2:

*Código A: {0, 10,01,11} não pode ser um esdigo de fluffman, percela que a palaira código "o" é prefixea da palaira-código

ox lódigo B: {00,02, 10,110} não pode ser um código de fluffman porque ha uma única polavra código mais longa.

* Código C: {01, 103

E um código prefises, instantanes, no entanto não e um addigo de fluffman, pois para isso deveria ter 2 ramificações para 2 rímbelos apenas.

(continuação - Quistão 2) ok Código D: {0,10,12} E'um coodigo de Huffman, para a distribuição, por esem plo: P(So) = 1 e P(Si) = P(So) = 1, em que: So - 0 S2 - 11.

X2=1 X6= 01 X1=0000 1000 = PX x3=0010 *40,04= X4=0011

b) $H(x) = \sum_{i=1}^{\infty} P(x_i), \log_2 \frac{1}{P(x_i)}$ H(x) = 2x [0,1 x log 1] +0,4 x log 1 + 0,3. log 1 + + 0,06 x log/2 1 + 0,04. log/2 1 0,04 H(X) = 2,1435 lits/ simbolo L= ZP(xi). lx. $L = (0,4 \times 1) + (0,3 \times 2) + 2 \times (0,1 \times 4) + 0,06 \times 4 + 0,04 \times 4$ L = 2,2 bits/simbalo

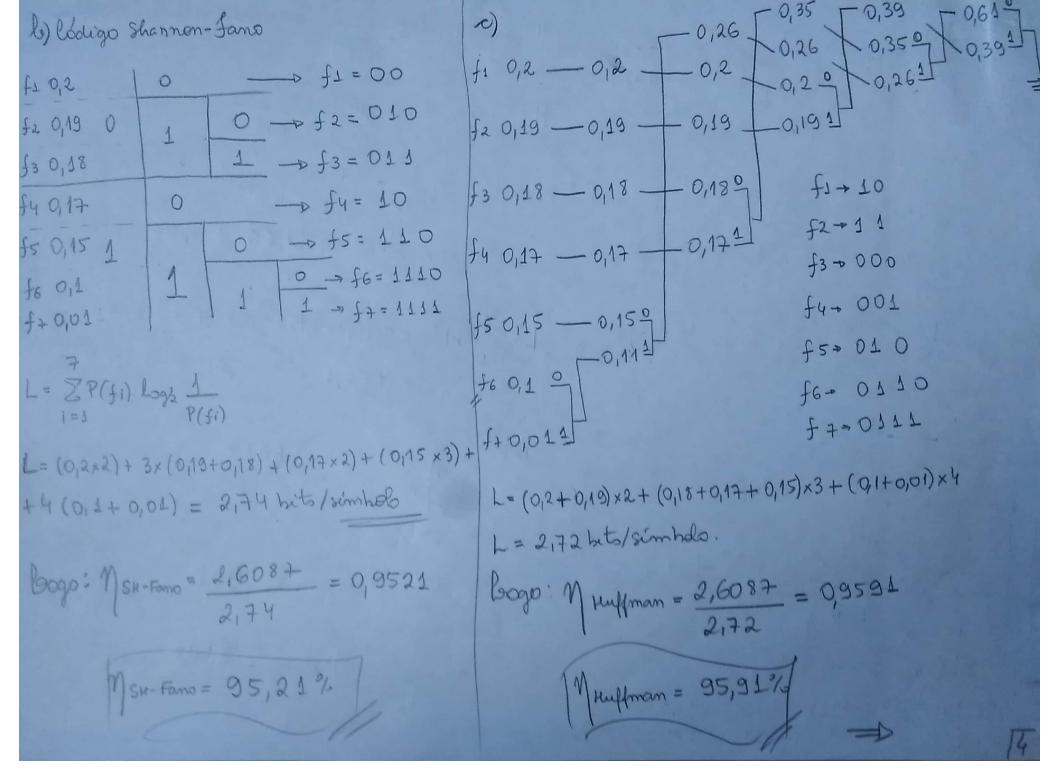
$$\eta = \frac{H(x)}{L} = \frac{2,1435}{2,2} = 0,9743 = 97,43\%$$

Question 4:

F |
$$f_1$$
 | f_2 | f_3 | f_4 | f_5 | f_6 | f_7 | f_7 | f_8 | f_8

$$H = \sum_{i=1}^{7} P(f_i) \cdot log_{i}^{2} \frac{1}{P(f_i)}$$

$$H = 0,2 \cdot log_{i}^{2} \frac{1}{0,12} + 0,13 \cdot log_{i}^{2} \frac{1}{0,13} + 0,13 \cdot log_{i}^{2} \frac{1}{0,18} + 0,14 \cdot log_{i}^{2} \frac{1}{0,17} + 0,15 \cdot log_{i}^{2} \frac{1}{0,17} + 0,15$$



Continuação - questão 4: d). Código de Shannon: 1 ordinamento Inicial 5 atribuições de cédigo · lódigo de Huffman: 5 ordereamentes (reducas da fonte) 5 atrobuições de código. Curiosidade: Note que, para Huffman: # ordenamentos (Reducções): N-2 # atribuições de vodigo: N-2. em que N é o tamanho do alfabeto.