

Examen parcial 2 - David Corzo

1) $\text{test}(n)$ $T(n)$

if ($n > 0$):

for ($i = 1; i < n; i = i * 2$): $\log_2(n)$

print (i)

$\text{test}(n-1)$ $T(n-1)$

$$T(n) = T(n-1) + \log_2(n)$$

por esto
uso método iterativo

$$r^n = r^{n-1}$$

$$r^n - r^{n-1} = 0$$

$$r^n (1 - r^{-1}) = 0$$

$$r (1 - r^{-1}) = 0$$

$$r - 1 = 0$$

$$r = 1$$

→ $\log(0)$ es indefinido, empezar por 2
ya que $n-1 \rightarrow 2-1 \rightarrow 1$

$$T(2) = T(1) + \log_2(2)$$

$$T(3) = T(2) + \log_2(3)$$

$$T(4) = T(3) + \log_2(4)$$

$$T(4) = \left\{ T(2) + \log_2(3) \right\} + \log_2(4)$$

$$T(4) = \left\{ \left\{ T(1) + \log_2(2) \right\} + \log_2(3) \right\} + \log_2(4)$$

$$T(n) = T(1) + \log_2(2) + \log_2(3) + \log_2(4)$$

$$= T(1) + \log_2(\underbrace{2 \cdot 3 \cdot 4}_{n!})$$

$$= T(1) + \log_2(n!)$$

En general:

$$T(n) = T(1) + \log_2(n!)$$

La complejidad en tiempo del algoritmo es $O(n \log(n))$.

2)

$$W_{\max} = 15$$

Objeto	1	2	3	4	5
valor	4	2	1	10	2
peso	12	2	1	4	1
ratio	0.33	1	1	2.5	2

Criterio de selección: los más grandes ratios indican que el valor en proporción al peso es mayor y maximizamos el valor.

Se cogen objetos:

$$\begin{array}{cccccc}
 4 & 5 & 2 & 3 & & 1 \\
 \hline
 4 + 1 + 2 + 1 + & \frac{7}{12} \cdot 12 \\
 \underbrace{\hspace{10em}} & \\
 8 &
 \end{array}$$

R// 4, 5, 2, 3, y fracción del 1

$$\begin{aligned}
 v. \max : \\
 &= 10 + 2 + 2 + 1 + \frac{7}{12} \cdot 4 \\
 &= 17.333
 \end{aligned}$$

3)

trabajo	T_1	T_2	T_3	T_4	T_5	T_6	T_7	T_8	T_9	T_{10}
Deadline	9	2	5	7	4	2	5	7	4	3
Ganancia	15	2	18	1	25	20	8	10	12	5
	✓	✓	✓	✓	✓	✓	✓	✓	✓	✓

trabajo	T_5	T_6	T_3	T_1	T_9	T_8	T_7	T_{10}	T_2	T_4
Deadline	4	2	5	9	4	7	5	3	2	7
Ganancia	25	20	18	15	12	10	8	5	2	1

hacer:

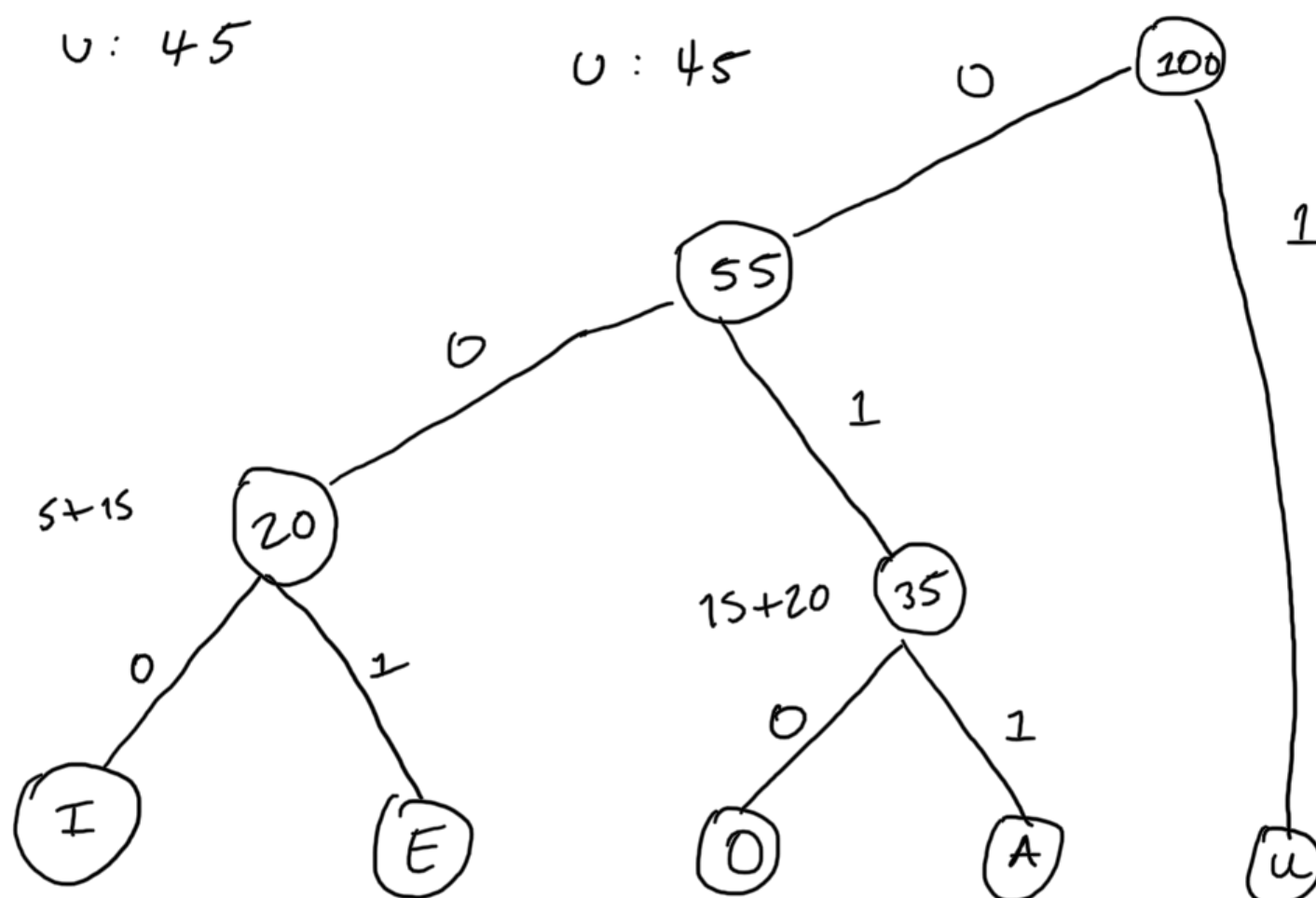
T	0	1	2	3	4	5	6	7
trab.	T_6	T_5	T_9	T_3	T_7	T_8	T_4	T_1

máx ganancia: $20 + 25 + 12 + 18 + 8 + 10 + 1 + 15 = 109$

4)

A : 20
E : 15
I : 5
O : 15
U : 45

F : 5
E : 15
O : 15
A : 20
U : 45



8 tabla

A: 0 1 1

E: 0 0 1

I: 0 0 0

O: 0 1 0

U: 1

$$f = \begin{matrix} & A & E & I & O & U \\ \{ & 20, & 15, & 5, & 15, & 45 \end{matrix}$$

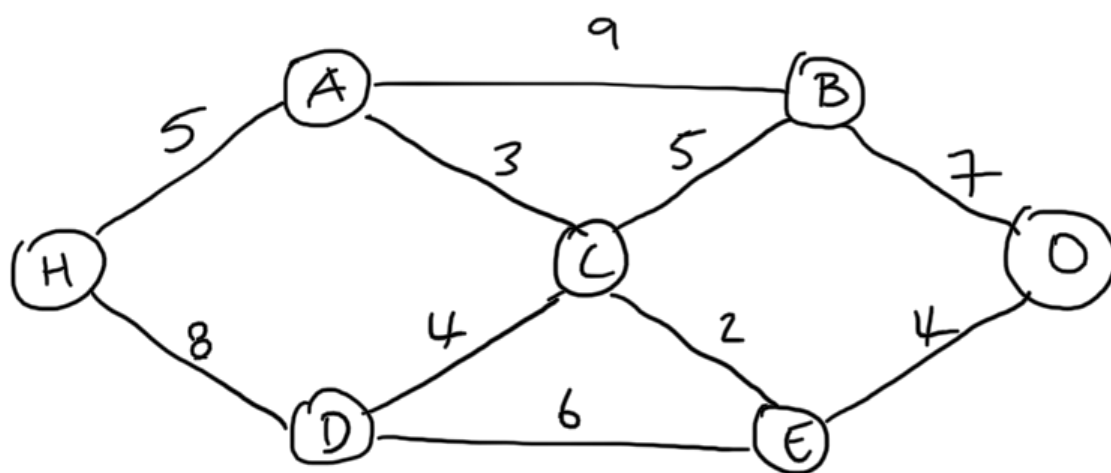
$$w = \{ 3, 3, 3, 3, 1 \}$$

$$f \cdot w = 210 \text{ bits}$$

$$\text{tabla} = 8 \cdot 5 + 3 \cdot 4 + 1 = 53$$

Esta codificación

Huffman tomara $\rightarrow f \cdot w + \text{tabla} = 210 + 53 = 263 \text{ bits}$



→ vertex seleccionado	A	B	C	D	E	O
A	5	∞	∞	8	∞	∞
C	5	14	8	$\infty^{(8)}$	∞	∞
E	5	13	8	12 ⁽⁸⁾	10	∞
D	5	∞	8	16 ⁽⁸⁾	10	14

la forma más corta es:

H \rightarrow A \rightarrow C \rightarrow E \rightarrow O