

1).

a).

$$\underbrace{3^n}_{f(n)} = \underbrace{\Omega(2^n)}_{g(n)} \rightarrow c \cdot g(n) \leq f(n)$$

Hallar  $c$ :

$c$ : puede tomar cualquier valor positivo que esté dentro de los parámetros.

$$c \times 2^n \leq 3^n \quad \text{con } c = 1$$

$$\log(c \times 2^n) \leq \log(3^n)$$

~~$$n \times \log(c \times 2) \leq \log(3) \cdot n$$~~

$$\log_{10}(2) \leq \log_{10}(3)$$

↪ cumple la condición con  $c = 1$

Hallar un  $n_0$ :

- probar para  $n_0 = 1$

$$1 \times 2^1 \leq 3^1 \rightarrow \text{cumple}$$

- probar para  $n_0 = 0,001$

$$1 \times 2^{0,001} \leq 3^{0,001} \rightarrow \text{cumple}$$

∴ Entonces se tiene que  $c = 1$

y  $n_0 = 1$  y cumple con los parámetros de la definición.

b).  $\underbrace{\lg n}_{f(n)} = O(\underbrace{n}_{g(n)}) \rightarrow$

①  $O(g(n)) = \{f(n) : \text{existen constantes positivas } c \text{ y } n_0. \}$  ②

tal que  $0 \leq f(n) \leq c \cdot g(n)$  ③

para todo  $n \geq n_0$ . } ④

para hallar un  $C$ :

para  $C=1$

$$\log_{10}(n) \leq n \times C$$

$$n \leq 10^{n \times 1}$$

$n \leq 10^n \rightarrow$  definitivamente un número es mucho menor que cualquier otro número que se eleve a la 10 con el valor de ese mismo número.  
 $\therefore$  Cumple con  $C=1$

para algún  $n_0$

$$n_0 \leq 10^{n_0}$$

$0,001 \leq 10^{0,001} \rightarrow$  Cumple  $\therefore$  Entonces encontramos  $n_0 = 0,001$ ,  $C=1$   
 como parámetros válidos para este caso.

2). Usando límites

a)

$$\bullet \quad \underbrace{\log_{10} n}_{f(n)} = \underbrace{\Theta(\log_2 n)}_{g(n)}$$

$$f(x) = \log_2(x)$$

$$f(x)' = \frac{1}{x \times \ln(2)}$$

Definición usando límites

$$f(n) \in \Theta(g(n)) \iff 0 < \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{f(n)}{g(n)} < \infty$$

$$\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{\log_{10} n}{\log_2 n} \rightarrow \text{L'Hospital}$$

$$\frac{\frac{1}{n \times \ln(10)}}{\frac{1}{n \times \ln(2)}} = \frac{\cancel{n} \times \ln(2)}{\cancel{n} \times \ln(10)} = \frac{\ln(2)}{\ln(10)} \rightarrow \text{constante}$$

Como  $0 < \frac{\ln(2)}{\ln(10)} < \infty$  entonces  $\log_{10} n \in \Theta(\log_2 n)$

$$b). \underbrace{n^3}_{f(n)} = \underbrace{\Omega(n \times \lg n)}_{g(n)}$$

$$f(n) \in \Omega(g(n)) \iff \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{f(n)}{g(n)} > \infty$$

$$\frac{n^3}{n \times \log_2 n} \quad \frac{3n^2}{n' \times \log_2 n + n \times \log_2 n'}$$

$$3n^2 \times \log_2 n + \frac{n \times 3n^2}{n \times \ln(2)}$$

$$3n^2 \log_2 n + \frac{3n^2}{\ln(2)}$$

$$\infty + \infty$$

$$\infty$$

$$\therefore f(n) \in \Omega(g(n))$$

3).

3. Podemos extender la notación para el caso de dos parámetros  $n$  y  $m$ . Para una función dada  $g(n, m)$ , denotamos por  $O(g(n, m))$  el conjunto de funciones

$$O(g(n, m)) = \{f(n, m) : \text{existe una constante positiva } c, n_0, \text{ y } m_0 \\ \text{tal que } 0 \leq f(n, m) \leq cg(n, m) \\ \text{para todo } n \geq n_0 \text{ o } m \geq m_0\}$$

Dar la correspondiente definición para  $\Omega(g(n, m))$  y  $\Theta(g(n, m))$ .

$$\Omega(g(n, m)) = \{f(n, m) : \text{existe una constante positiva} \\ \text{tal que } 0 \leq c \cdot g(n, m) \leq f(n, m) \\ \text{para todo } n \geq n_0 \text{ o } m \geq m_0\}$$

$$\Theta(g(n, m)) = \{f(n, m) : \text{existen dos constantes positivas} \\ c_1, c_2 \text{ tal que} \\ 0 \leq c_1 \cdot g(n, m) \leq f(n, m) \leq c_2 \cdot g(n, m) \\ \text{para todo } n \geq n_0 \text{ o } m \geq m_0\}$$