

# Diseño y Análisis de Algoritmos

## Tarea 1 - Demostraciones de las propiedades de los órdenes asintóticos

Santiago Sinisterra Sierra

27 de octubre de 2020

### 1. Transitividad

**Propiedad 1.1** Si  $f(n)$  es  $O(g(n))$  y  $g(n)$  es  $O(h(n)) \Rightarrow f(n)$  es  $O(h(n))$

El antecedente tiene dos partes. La primera,  $f(n)$  es  $O(g(n))$ , es verdadera si hay dos constantes  $n_f$  y  $c_f$  tal que para toda  $n \geq n_f$ ,  $c_f g(n) \geq f(n)$ .

La segunda, la afirmación de  $g(n)$  es  $O(h(n))$  es verdadera si hay dos constantes  $n_g$  y  $c_g$  tal que para toda  $n \geq n_g$ ,  $c_g h(n) \geq g(n)$ .

Ambas afirmaciones se realizan a partir de la definición de  $O$ .

El consecuente indica que  $f(n)$  es  $O(h(n))$  si hay dos constantes  $n_h$  y  $c_h$  tal que para toda  $n \geq n_h$ ,  $c_h h(n) \geq f(n)$ .  $c_h$  debe ser igual a  $c_f c_g$  y  $n_h$  debe ser igual al valor mayor entre  $n_f$  y  $n_g$ , o sea  $\max\{n_f, n_g\}$ .

**Propiedad 1.2** Si  $f(n)$  es  $\Omega(g(n))$  y  $g(n)$  es  $\Omega(h(n)) \Rightarrow f(n)$  es  $\Omega(h(n))$

**Propiedad 1.3** Si  $f(n)$  es  $\Theta(g(n))$  y  $g(n)$  es  $\Theta(h(n)) \Rightarrow f(n)$  es  $\Theta(h(n))$

### 2. Reflexividad

**Propiedad 2.1**  $f(n)$  es  $O(f(n))$

**Propiedad 2.2**  $f(n)$  es  $\Omega(f(n))$

**Propiedad 2.3**  $f(n)$  es  $\Theta(f(n))$

### 3. Simetría

**Propiedad 3.1**  $f(n)$  es  $\Theta(f(n)) \Leftrightarrow g(n)\Theta(f(n))$

## 4. Simetría Transpuesta

**Propiedad 4.1**  $f(n)$  es  $O(f(n)) \Leftrightarrow g(n)O(f(n))$

## 5. Aditividad

**Propiedad 5.1**  $f(n)$  es  $\Theta(f(n))$  y  $g(n)$  es  $\Theta(h(n))$  entonces  $f(n) + g(n)$  es  $\Theta(h(n))$

**Propiedad 5.2**  $f(n)$  es  $O(f(n))$  y  $g(n)$  es  $O(h(n))$  entonces  $f(n) + g(n)$  es  $O(h(n))$

**Propiedad 5.3**  $f(n)$  es  $\Omega(f(n))$  y  $g(n)$  es  $\Omega(h(n))$  entonces  $f(n) + g(n)$  es  $\Omega(h(n))$