

## COMPLEJIDAD COMPUTACIONAL: $T(n) = C * F(n)$ .

T -> tiempo de respuesta

n -> Tamaño de la muestra

f -> big o

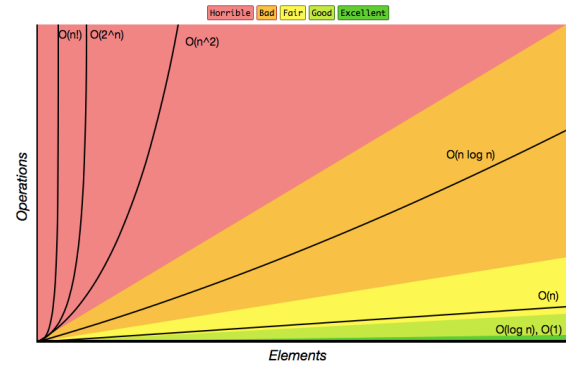
c -> Constante de proporcionalidad. (depende del entorno)

## 1.2 Propiedades

- Si  $g \in O(f)$  y  $h \in O(f)$ , entonces  $g+h \in O(f)$
- Si  $f \in O(g)$  y  $g \in O(h)$ , entonces  $f \in O(h)$
- $f+g \in O(\max(f,g))$
- $O(f+g) = O(\max(f,g))$
- Si  $f \in O(f')$  y  $g \in O(g')$ , entonces  $f+g \in O(f'+g')$
- Si  $f \in O(f')$  y  $g \in O(g')$ , entonces  $f.g \in O(f'.g')$

## 2.1 Principales órdenes de complejidad

Orden	Nombre
$O(1)$	constante
$O(\log n)$	logarítmica
$O(n)$	lineal
$O(n \log n)$	casi lineal
$O(n^2)$	cuadrática
$O(n^3)$	cúbica
$O(a^n)$	exponencial



## 2.3 Jerarquía de complejidad

- $O(1) \subset O(\log n) \subset O(n) \subset O(n \log n) \subset O(n^2) \subset O(n^3) \subset O(2^n)$

## BIG O Ideal => CTE

### Reglas

Regla de la suma. Se toma el mas significativo del conjunto de módulos consecutivos.

Regla del producto. Se multiplican los big O de los módulos anidados.

CTE-> demoran lo mismo sin importar el tamaño de la muestra. Ejemplo encolar y desencolar, apilar y desapilar.

Logarítmica-> búsqueda binaria.

Lineal-> búsqueda secuencial.

NLogN-> QuickSort, cola de prioridad.

Polinómicas -> ordenamiento

Exponencial -> recursividad. No importa la base

Factorial -> recursividad ejemplo factorial