

# Introducción al análisis de algoritmos

---

Pedro O. Pérez M., PhD.

08-2025

Programación de estructuras de datos y algoritmos fundamentales

Tecnológico de Monterrey

*pperezm@tec.mx*

Análisis de los algoritmos

¿Cómo analizamos los algoritmos?

¿Big  $\Omega$ , Big  $\Theta$ ?, Big  $O$ ?

Jerarquía de los algoritmos

Complejidad vs. tiempo

Reglas prácticas para el cálculo de la complejidad

Sentencias simples

Condicionales

Ciclos

Procedimientos

Herramientas

Análisis de algoritmos iterativos

maxVal

average

pow2

multMat

fibonacci

## Análisis de algoritmos recursivos

pow

enigma

fibonacci

pow2

## Clasificación de los problemas

Definiciones

Familia de problemas NP

P vs. NP

## Análisis de los algoritmos

---

# ¿Cómo analizamos los algoritmos?

- Cuando tenemos varios algoritmos para resolver un mismo problema, necesitamos una forma de determinar la mejor opción.
- La respuesta es el análisis asintótico de complejidad.
- Pero, ¿qué es la complejidad de un algoritmo?
  - Es la medida de los recursos que necesita un algoritmo para su ejecución.
  - Complejidad temporal: El tiempo que necesita un algoritmo para terminar su ejecución.
  - Complejidad espacial: La cantidad de memoria que requiere un algoritmo durante su ejecución.

- El tiempo de ejecución de un algoritmo depende de:
  - Factores externos: La computadora donde se va a realizar la ejecución, el compilador (o interprete) usado, la experiencia del programador, los datos de entrada.
  - Factores internos: El número de instrucciones asociadas al algoritmo.
- Entonces, ¿cómo podemos estudiar el tiempo de ejecución del algoritmo?

- **Análisis empírico (a posteriori):**
  - Generando ejecuciones del algoritmo para distintos valores de entrada y cronometrando el tiempo de ejecución.
  - Factores internos: Los resultados dependen de factores externos e internos.
- **Análisis analítico (a priori):**
  - Obtener una función que represente el tiempo de ejecución del algoritmo para cualquier valor de entrada.
  - Depende solo de los factores internos.



## ¿Big $\Omega$ , Big $\Theta$ ?, Big $O$ ?

- Cuando analizamos un algoritmos debemos tener en cuenta tres situaciones:
  - El mejor de los casos ( Cota inferior -  $\Omega(n)$  )
  - El caso promedio ( Cota promedio -  $\Theta(n)$  )
  - El peor de los casos ( Cota superior -  $O(n)$  )

## Jerarquía de los algoritmos

Notación O	Nombre
$O(1)$	Constante
$O(\log \log(n))$	log log
$O(\log(n))$	Logarítmica
$O(n)$	Lineal
$O(n \log n)$	n log n
$O(n^2)$	Cuadrática
$O(n^3)$	Cúbica
$O(n^m)$	Polinomial
$O(m^n) \text{ } m \geq 2$	Exponencial
$O(n!)$	Factorial

## Complejidad vs. tiempo

N	10	100	1,000	10,000	100,000
$O(1)$	$1 \mu s$	$1 \mu s$	$1 \mu s$	$1 \mu s$	$1 \mu s$
$O(\log n)$	$3 \mu s$	$7 \mu s$	$10 \mu s$	$13 \mu s$	$17 \mu s$
$\sqrt{n}$	$3 \mu s$	$10 \mu s$	$31 \mu s$	$100 \mu s$	$316 \mu s$
$n$	$10 \mu s$	$100 \mu s$	$1,000 \mu s$	$10,000 \mu s$	$100,000 \mu s$
$n \log n$	$33 \mu s$	$664 \mu s$	$10,000 \mu s$	$133,000 \mu s$	$1.6 \text{ seg}$
$n^2$	$100 \mu s$	$10,000 \mu s$	$1 \text{ seg}$	$1.7 \text{ min}$	$16.7 \text{ min}$
$n^3$	$1 \text{ ms}$	$1 \text{ seg}$	$16.7 \text{ min}$	$11.6 \text{ día}$	$31.7 \text{ año}$
$2^n$	$1.024 \text{ ms}$	$4 \cdot 10^{16} \text{ año}$	$3.39 \cdot 10^{287} \text{ año}$	...	...
$n2^n$	$10.24 \text{ ms}$	$4 \cdot 10^{18} \text{ año}$	...	...	...
$n!$	$4 \text{ seg}$	$2.95 \cdot 10^{144} \text{ año}$	...	...	...

## Reglas prácticas para el cálculo de la complejidad

---

## Sentencias simples

Las sentencias simples son aquellas que ejecutan operaciones básicas, siempre y cuando no trabajen sobre variables estructuradas cuyo tamaño está relacionado con el tamaño del problema. La inmensa mayoría de las sentencias simples requieren un tiempo constante de ejecución y su complejidad es  $O(1)$ .

Ejemplos:

```
x ← 1
```

```
y ← z + x + w
```

```
print x
```

```
read x
```

## Condicionales

Los condicionales suelen ser  $O(1)$ , a menos que involucren un llamado a un procedimiento, y siempre se debe tomar la peor complejidad posible de las alternativas del condicional, bien en la rama afirmativa o bien en la rama positiva. En decisiones múltiples (*switch*) se tomará la peor de todas las ramas.

Ejemplo:

```
if  $a > b$  then
  for  $i \leftarrow 1$  to  $n$  do
     $sum \leftarrow sum + 1$ 
  end for
else
   $sum \leftarrow 0$ 
end if
```

## Ciclos (while, for, repeat-until)

En los ciclos con un contador explícito se distinguen dos casos: que el tamaño  $n$  forme parte de los límites del ciclo, con una complejidad basada en  $n$ , o que dependa de la forma como avanza el ciclo hacia su terminación.

Si el ciclo se realiza un número constante de veces, independientemente de  $n$ , entonces la repetición solo introduce una constante multiplicativa que puede absorberse, lo cual da como resultado  $O(1)$ .

Ejemplo:

```
for  $i \leftarrow 1$  to  $k$  do  
    sentencias simples  $O(1)$   
end for
```

Si el tamaño  $n$  aparece como límite de las iteraciones, entonces la complejidad será:  $n * O(1) \rightarrow O(n)$ .



Si los ciclos son anidados...

Ejemplo:

```
for  $i \leftarrow 1$  to  $n$  do  
  for  $j \leftarrow 1$  to  $n$  do  
    sentencias simples  $O(1)$   
  end for  
end for
```

En este caso, la complejidad sería:  $n * n * O(1) \rightarrow O(n^2)$ .

Para ciclos anidados pero con variables independientes:

Ejemplo:

```
for  $i \leftarrow 1$  to  $n$  do
  for  $j \leftarrow 1$  to  $i$  do
    sentencias simples  $O(1)$ 
  end for
end for
```

$$\sum_{i=1}^n \sum_{j=1}^i O(1) = \sum_{i=1}^n i = \frac{n(n-1)}{2} = O(n^2)$$

A veces aparecen ciclos multiplicativos, donde la evolución de la variable de control no es lineal (como en los casos anteriores):

Ejemplo:

$c \leftarrow 1$

**while**  $c < n$  **do**

$c \leftarrow c * 2$

**end while**

El valor inicial de la variable  $c$  es 1, y llega a  $2^n$  al cabo de  $n$  iteraciones  $\rightarrow \log_2 n$ .

Y la combinación de los anteriores:

Ejemplo:

```
for  $i \leftarrow 1$  to  $n$  do  
   $c \leftarrow n$   
  while  $c > 0$  do  
     $c \leftarrow c/2$   
  end while  
end for
```

Se tiene un ciclo interno de orden  $O(\log_2 n)$  que se ejecuta  $n$  veces en el ciclo externo; por lo que, el ejemplo es de orden  $O(n \log_2 n)$ .

## Llamada a procedimientos

La complejidad de llamar a un procedimiento viene dada por la complejidad del contenido del procedimiento en sí.

Ejemplo:

$$a \leftarrow 10$$

$$b \leftarrow 20$$

$$c \leftarrow \textit{FACTORIAL}(a)$$

$$z \leftarrow a + b + c$$

Si se tiene un ciclo con un llamado a una función:

Ejemplo:

```
for  $i \leftarrow 1$  to  $n$  do  
     $x \leftarrow \text{FACTORIAL}(i)$   
end for
```

Si hay un ciclo que se realiza  $n$  veces, lo que generaría una complejidad  $O(n)$ ; pero como en su interior hay un llamado a la función *FACTORIAL*, la complejidad del ciclo es multiplicado por la complejidad de la función; en este caso sería  $O(n) * O(n) \rightarrow O(n^2)$

Si hay dos o más llamadas a funciones:

Ejemplo:

*QUICKSORT*(*array*, *n*)

*DISPLAY*(*array*, *n*)

La complejidad del *QUICKSORT* es de complejidad  $O(n \log_2 n)$  y que *DISPLAY* simplemente muestra el contenido del arreglo en la pantalla con una complejidad de  $O(n)$ , la complejidad total será mayor de los dos llamadas a las funciones,  $O(n \log_2 n)$ .

## Herramientas

---



- La función  $\text{floor}(x)$  devuelve el entero más pequeño o igual a  $x$ . Por ejemplo,  $\text{floor}(3.3) = \text{floor}(3.99999) = \text{floor}(3.5) = 3$ .
- La función  $\text{ceil}(x)$  devuelve el entero más grande o igual a  $x$ . Por ejemplo,  $\text{ceil}(3.3) = \text{ceil}(3.99999) = \text{ceil}(3.5) = 4$ .

- $\log_b a$  es una función estrictamente creciente.
- $\log_b 1 = 0$ .
- $\log_b b^a = a$ .
- $\log_b(XY) = \log_b X + \log_b Y$
- $\log_b X^a = a \log_b X$
- $X^{\log_b Y} = Y^{\log_b X}$
- $\log_c X = \frac{\log_b X}{\log_b c}$

$$1. \sum_{i=1}^n c = c * n$$

$$2. \sum_{i=1}^n i = \frac{n(n+1)}{2}$$

$$3. \sum_{i=1}^n i^2 = \frac{2n^3+3n^2+n}{6}$$

## Análisis de algoritmos iterativos

---

Listing 1: Return the greatest element of an array

```
int maxVal(int *A, int n) {  
    int val = A[0];  
    for (i = 1; i < n; i++) {  
        if (A[i] > val) {  
            val = A[i];  
        }  
    }  
    return val;  
}
```

Listing 2: Calculate the average of the elements of an array

```
double average(int* A, int n) {  
    int acum = 0;  
    for (int i = 0; i < n ; i++) {  
        acum = acum + A[i];  
    }  
    return (acum / (double) n);  
}
```

Listing 3: Calculate exponentiation by squaring

```
double pow2(double x, int n) {  
    double result = 0;  
    while (n > 0) {  
        if (n % 2 == 1) {  
            result = result * x;  
        }  
        n = n / 2;  
        x = x * x;  
    }  
    return result;  
}
```

Listing 4: Perform multiplication of square matrices

```
void multMat(int** A, int** B, int** C, int n) {  
    for (int i = 0; i < n; i++) {  
        for (int j = 0; j < n; j++) {  
            C[i][j] = 0;  
            for (int k = 0; k < n; k++) {  
                C[i][j] = C[i][j] + (A[i][k] * B[k][j]);  
            }  
        }  
    }  
}
```



### Listing 5: Calculate the fibonacci number of n

```
int fibonacci(int n) {  
    int previous , current , aux;  
  
    previous = 1;  
    current = 1;  
    while (n > 2) {  
        aux = previous + current;  
        previous = current;  
        current = aux;  
        n = n - 1;  
    }  
    return current;  
}
```

## Análisis de algoritmos recursivos

---

Para poder analizar la eficiencia de los algoritmos recursivos, se tiene que ver la cantidad de llamadas recursivas en ejecución que se realizan, así como el comportamiento del parámetro de control de la función recursiva. Para ello, utilizaremos el método de análisis inductivo.

Listing 6: Calculate the power x to n

```
double pow(double x, int n) {  
    if (n == 0) {  
        return 1;  
    } else {  
        return x * pow(x, n - 1);  
    }  
}
```

Listing 7: Calculate the power x to n

```
int enigma(int n) {  
    if (n <= 0) {  
        return 1;  
    } else {  
        return enigma(n - 1) + enigma(n - 1);  
    }  
}
```

Listing 8: Calculate the fibonacci number of n

```
int fibonacci(int n) {  
    if (n <= 1) {  
        return 1;  
    } else {  
        return fibonacci(n - 1) + fibonacci(n - 2);  
    }  
}
```

Listing 9: Calculate exponentiation by recursive squaring

```
double pow2(double x, int n) {  
    if (n < 0) {  
        return pow2(1/x, -n);  
    } else if (n == 0) {  
        return 1;  
    } else if (n == 1) {  
        return x;  
    } else if (n % 2 == 0) {  
        return pow2(x * x, n / 2);  
    } else {  
        return x * pow2(x * x, (n - 1) / 2);  
    }  
}
```

## Resumiendo...

Para poder analizar la eficiencia de los algoritmos recursivos, se tiene que ver la cantidad de llamadas recursivas en ejecución que se realizan, así como el comportamiento del parámetro de control de la función recursiva. Normalmente se comportan de una de las siguientes formas:

- $O(n)$  - Cuando se tiene una sola llamada recursiva en ejecución y su parámetro de control se disminuye o incrementa en un valor constante.
- $O(\log_b n)$  - Cuando se tiene una sola llamada recursiva en ejecución y su parámetro de control se divide o se multiplica por un valor  $b$  constante.
- $O(C^n)$  - Cuando se tienen  $c$  llamadas recursivas en ejecución y su parámetro de control se incrementa o decrementa en una constante.
- $O(n^{\log_b c})$  - Cuando se tienen  $c$  llamadas recursivas en ejecución y su parámetro de control se divide o se multiplica por un valor  $b$  constante.



## Clasificación de los problemas

---

# Problemas P, NP, NP-Complete

Revisa grupos de 3 personas, revisen este vídeo:

<https://www.youtube.com/watch?v=EHp4FPyajKQ>

Y respondan estas tres preguntas:

- ¿Qué significa reducir un problema?
- ¿Qué es un problema P?
- ¿Qué es un problema NP?
- ¿Porqué es interesante la pregunta  $P = NP$ ?

## Problema P (Polinomial)

- Informalmente, es la clase de problemas de decisión resolubles por algún algoritmo dentro de un número de pasos delimitados por algunos polinomio fijo en la longitud de la entrada.
- Formalmente se define como los problemas de decisión que pueden ser resueltos por una máquina de Turing determinista utilizando una cantidad de tiempo polinomial.
- Ejemplos: Máximo común divisor, determinar si un número es primo, el camino más corto de A a B en un grafo, el ciclo Euleriano en un grafo.

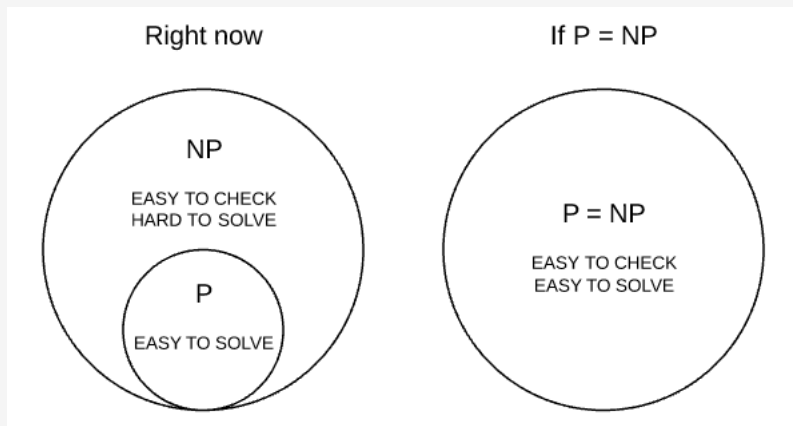
## Problema NP (Non-Polinomial)

- Informalmente, es el conjunto de problemas cuyas soluciones se puede verificar en tiempo polinomial. Pero por lo que cualquiera puede ver, muchos de esos problemas llevan tiempo exponencial de resolver.
- Formalmente, es el conjunto de los problemas de decisión en el que "sí" instancias pueden aceptarse en tiempo polinómico por una máquina de Turing no determinista.
- Ejemplos: Encontrar los factores primos de un número entero muy largo, problema del agente viajero, el problema de satisfactibilidad de ecuaciones booleanas.

## Familia de problemas NP

- NP-Hard: Clase de problemas que son al menos tan duro como los problemas más difíciles en NP . Los problemas en NP- duro no tienen que ser elementos de NP, de hecho, que ni siquiera pueden ser problemas decidibles.
- NP-Complete: Clase de problemas que contiene los problemas más difíciles en N . Cada elemento de NP-completo tiene que ser un elemento de NP.
- NP-Easy: A lo sumo tan duro como NP, pero no necesariamente en NP, ya que puede que no sean los problemas de decisión.
- NP-Equivalent: Exactamente tan difícil como los problemas más difíciles en NP, pero no necesariamente en NP.

# P vs. NP



Referencia: <https://goo.gl/JnAHbP>