

An illustration of a person in a dark suit with gold buttons, using a magnifying glass to examine a document. The document features a bar chart with three bars of increasing height (orange, green, blue) and a pie chart with five segments of different colors (yellow, green, pink, orange, blue). The background is a light teal color with some papers and paper clips scattered around.

# Análisis de Complejidad

**Por Ariel Parra.**

La eficiencia de algoritmos consiste en el tiempo de ejecución y la cantidad de recursos consumidos como la memoria.

Esta se puede medir en función de su eficiencia, el costo de escribirlo, leerlo y modificarlo.



# Complejidad en el Tiempo

En la mayoría de algoritmos el tiempo de ejecución depende de la cantidad de elementos y no de su magnitud.

Por ejemplo: [1000000000,200000000000000,300000000000000] <  
[1,2,3,4,5,6,7,8,9,10]

Funcion de tiempo de ejecución de un algoritmo con  $n$  entradas,  $T(n)$ , esta función se expresa sin unidades.

Tal que  $n$ : número de operaciones elementales echas por un algoritmo.

# Calculo por casos

**Ejecucion del mejor de los casos:** Es el numero de operaciones mas favorables en la ejecucion, la desventaja es que es muy optimista.

**Ejecucion promedio:** Utiliza la media de tiempos de la ejecucion del algortimo retornando la complejidad, la desventaja es que no siempre hay suficiente informacion para el calculo.

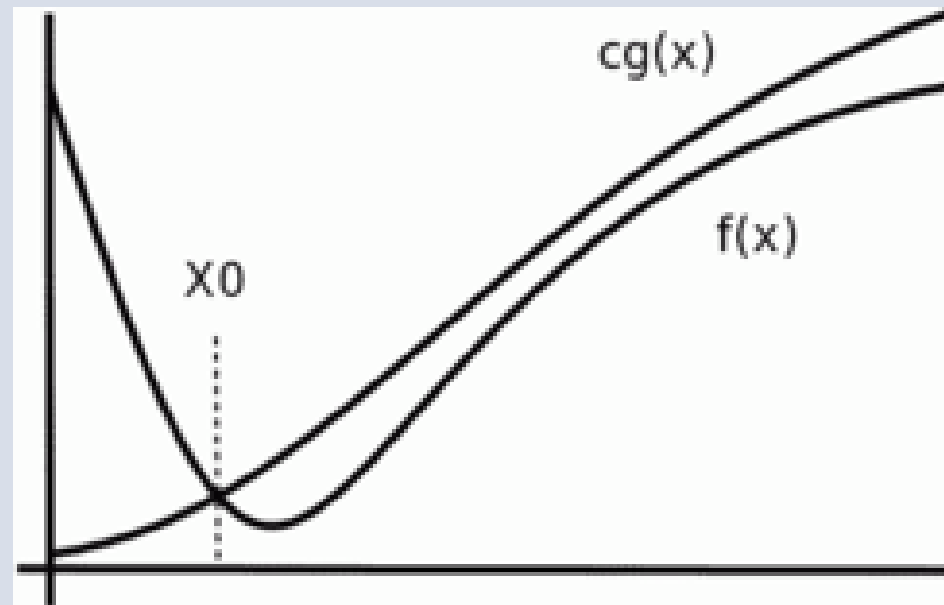
**Ejecucion del peor de los casos:** Es el mas recomendado ya que se contemplan todos los casos posinles al suponer el peor como el tiempo de ejecucion, para esto se usa la notacion de Big O.



**Big O**

**Cota superior asintótica**

Define una cota superior o igual a la función del tiempo  $T(n)$  a partir de  $X_0$  también conocido como  $X_n$  la función del tiempo siempre será igual a nuestra cota superior, en la imagen la cota superior sería  $cg(x)$  y  $f(x)$  representaría nuestra función de tiempo  $T(n)$ . En palabras simples, definimos una función que siempre será superior o igual a nuestra función del tiempo.

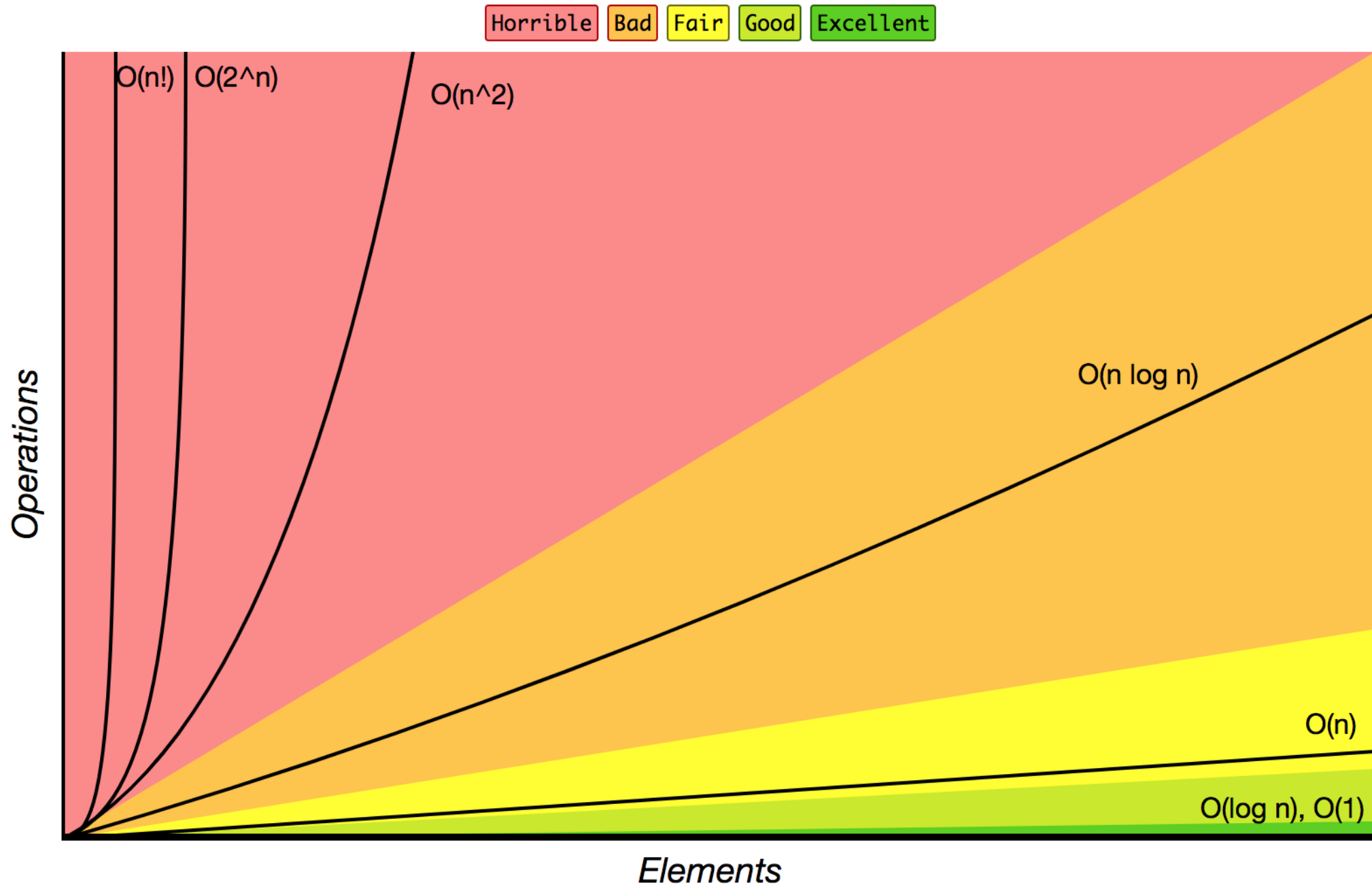


# **Analisis de algoritmos**



notación	nombre
$O(1)$	constante
$O(\log n)$	logarítmica
$O(n)$	lineal
$O(n \cdot \log n)$	lineal logarítmica o casi-lineal
$O(n^2)$	cuadrática
$O(n^k)$	potencial (k siendo cualquier constante)
$O(k^n)$	exponencial (k usualmente siendo 2 y $n > 1$ )
$O(n!)$	factorial

# Big-O Complexity Chart



# Analisis de Complejidad por funcion

Para determinar la complejidad se suman las complejidades por cada linea o funcion y se simplifican al mayor exponente.

Ejemplo de complejidad  $O(1)$ :

```
int n=1000;           //es 0(1), ya que n ya esta declarada
if(n%2==0)            //0(1)
    cout<<"par";      //0(1)
else                  //0(1)
    cout<<"impar";    //0(1)
```

Complejidad =  $1 + 1 + 1 + 1 + 1 = O(5) = O(1)$ ;

## Ejemplo de complejidad $O(n)$ :

```
int n=0;           // 0(1)
cin>>n;           // 0(1)
for(int i=0;i<n;i++){ //es 0(n) ya que n es el limite
    if(i%2==0)      // 0(n)
        cout<<i<<" es par"; // 0(n)
    else            // 0(n)
        cout<<i<<" es impar"; // 0(n)
}
```

Complejidad =  $1 + 1 + n + n + n + n + n = O(2 + 5n) = O(n)$ ;

## Otro ejemplo de complejidad $O(n)$ :

```
int n=0, j=0; //O(1)
for(int i=0;i<n;i++){ //O(n)
    if(i%2==0) //O(n)
        cout<<i<<" es par"; //O(n)
    else //O(n)
        cout<<i<<" es impar"; //O(n)
}
while(j<n){ //O(n)
    if(i%3==0) //O(n)
        cout<<i<<" es mutliplo de 3"; //O(n)
    else //O(n)
        cout<<i<<" no es multimplo d"; //O(n)
    j++; //O(n)
}
```

Complejidad =  $1 + n + n + \dots + n = O(1 + 11n) = O(n)$

## Ejemplo de complejidad $O(\log(n))$ :

```
int n=0; //O(1)
cin>>n; //O(1)
for(int i=0;i<n;i*=2){ //O(log (n)) ya incrementa con multiplicaciones en lugar de sumas
    if(i%2==0) //O(log (n))
        cout<<i<<" es par"; //O(log (n))
    else //O(log (n))
        cout<<i<<" es impar"; //O(log (n))
}
```

Complejidad =  $1 + 1 + \log(n) + \log(n) + \log(n) + \log(n) + \log(n) = O(2 + 6\log(n)) = O(\log(n))$

## Ejemplo de complejidad $O(n^2)$ :

```
int n=0; //O(1)
cin>>n; //O(1)
for(int i=0;i<n;i++){ //O(n)
    for(int j=0;j<n;j++){ //O(n^2)
        cout<<i<<j<<endl; //O(n^2)
    }
}
```

Complejidad =  $1 + 1 + n + n * n + n^2 = O(2 + n + 2n^2) = O(n^2)$

## Ejemplo de complejidad $O(n^k)$ :

```
int n=0; //0(1)
cin>>n; //0(1)
for(int i=0;i<n;i++){ //0(n)
    for(int j=0;j<n;j++){ //0(n^2)
        for(int ca=0;ca<n;ca++){ //0(n^3)
            for(int cb=0;cb<n;cb++){ //0(n^4)
                ... //0(n^5)
                ... //0(n^6)
                ... //0(n^7)
                cout<<i<<j<<ca<<cb<<...<<...<<...<<k<<endl; //0(n^k)
            }
        }
    }
}
```

Complejidad =  $1 + 1 + n + n * n + n^3 \dots + n^k = O(2 + n + n^2 + \dots n^k) = O(n^k)$



## Ejemplo de complejidad $O(n(\log(n)))$ :

```
int n=0; //O(1)
cin>>n; //O(1)
for(int j=0;j<n;j++){ //O(n)
    for(int i=0;i<n;i*=2){ //O(n(log(n)))
        if(i%2==0) //O(n(log(n)))
            cout<<i<<" es par"; //O(n(log(n)))
        else //O(n(log(n)))
            cout<<i<<" es impar"; //O(n(log(n)))
    }
}
```

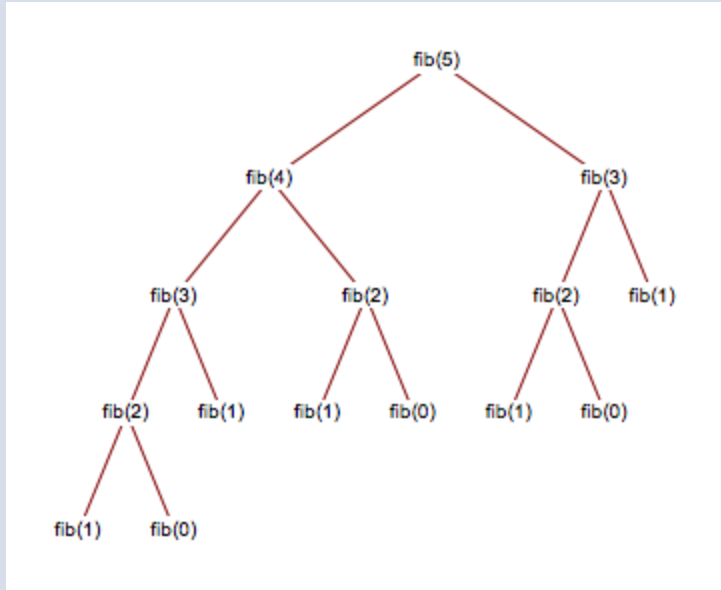
Complejidad =  $1 + 1 + n + n * \log(n) + n(\log(n)) + n(\log(n)) + n(\log(n)) + n(\log(n))$   
=  $O(2 + n + 5n(\log(n))) = O(n(\log(n)))$

# Recursividad

Muchos algoritmos recursivos suelen ser de complejidad  $O(k^n)$ , siendo  $k$  la cantidad funciones recursivas dentro del return.

Ejemplo:

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



# Ejercicios en Clase

# 1

```
string entrada;  
cin>>entrada;  
int x=5;  
if(entrada=="holi")  
    cout<<x;
```

# 2

```
int n;  
cin>>n;  
for (int i=1; i<=n; i++)  
    cout<<"hola";
```

# 1 Solucion

```
string entrada;      // 0(1)
cin>>entrada;        // 0(1)
int x=5;              // 0(1)
if(entrada=="holi")   // 0(1)
    cout<<x;          // 0(1)
```

# 2 solucion

```
int n;                //0(1)
cin>>n;                //0(1)
for (int i=1; i<=n; i++) //0(n)
    cout<<"hola";      //0(n)
```

### 3

```
int n, c=5;
cin>>n;
for (int i=1; i<=n; i+=c){
    for (int j=1; j<=n; j+=c){
        cout<<i+j;
    }
}
```

### 4

```
int n;cin>>n;
n=2;
for(int i=0;i<n;i++){
    for(int j=0;j<n;j++){
        for(int k=0;k<n;k*=j){
            cout<<i*j*k; } } }
```

## 3 solution

```
int n, c=5;           //O(1)
cin>>n;               //O(1)
for (int i=1; i<=n; i+=c){ //O(n)
    for (int j=1; j<=n; j+=c){ //O(n^2)
        cout<<i+j;           //O(n^2)
    }
}
```

## 4 solution

```
int n;                //O(1)
cin>>n;               //O(1)
n=2;                  //O(1)
for(int i=0; i<n; i++){ //O(1)
    for(int j=0; j<n; j++){ //O(1)
        for(int k=0; k<n; k*=j){ //O(1)
            cout<<i*j*k; } } } //O(1)
```



## 5

```
int n, c=2;  
cin>>n;  
for(int i=0; i<n; i*=c){  
    cout<<i;  
}
```

## 6

```
int n, c=5, i=10;  
cin>>n;  
for(i=0; i<n; pow(i, c))  
    cout<<i;
```

## 5 solucion

```
int n, c=2;           //O(1)
cin>>n;               //O(1)
for(int i=0; i<n; i*=c){ //O(log(n))
    cout<<i;          //O(log(n))
}
```

## 6 solucion

```
int n, c=5, i=10;      //O(1)
cin>>n;                 //O(1)
for(i=0; i<n; pow(i, c)) //O(log(log(n)))
    cout<<i;           //O(log(log(n)))
```

# Bonus

```
/*Computer Game*/
int t=0,n=0;//t de 'test cases'
string uno,dos;
bool cond;
cin>>t;
for(int i=0;i<t;i++){
    cond=true;
    cin>>n>>uno>>dos;
    for(size_t k=0;k<n;k++){
        if(uno[k]=='1' \
        && dos[k]=='1'){
            cond=false;
            break;
        }
    }
    //n
    if(cond) cout<<"YES\n";
    else     cout<<"NO\n";
} //t
```

# Bonus Solucion

```
/*Computer Game*/
int t=0,n=0;//t de 'test cases' //0(1)
string uno,dos; //0(1)
bool cond; //0(1)
cin>>t; //0(1)
for(int i=0;i<t;i++){ //0(t)=0(1)
    cond=true; //0(t)=0(1)
    cin>>n>>uno>>dos; //0(t)=0(1)
    for(size_t k=0;k<n;k++){ //0(t)=0(1)
        if(uno[k]=='1' \ //0(n)
            && dos[k]=='1'){ //0(n)
            cond=false; //0(n)
            break; //0(n)
        }
    } //n
    if(cond) cout<<"YES\n"; //0(t)=0(1)
    else cout<<"NO\n"; //0(t)=0(1)
} //t
```

# Referencias

<https://yewtu.be/watch?v=CtpvpnYNNiE>

<https://yewtu.be/watch?v=HcDV5MGGrRE>

<https://www.geeksforgeeks.org/analysis-algorithms-big-o-analysis/>

<https://yewtu.be/watch?v=MyAiCtuhqQ>

<https://yewtu.be/watch?v=IZgOEC0NIbw>

[https://en.wikipedia.org/wiki/Big\\_O\\_notation](https://en.wikipedia.org/wiki/Big_O_notation)