



# Programación 3

Cursada 2023

*Prof. Alejandra Schiavoni (ales@info.unlp.edu.ar)*

*Prof. Pablo Iuliano (piuliano@info.unlp.edu.ar)*

# Agenda

## Análisis de algoritmos

- Introducción al concepto  $T(n)$ 
  - ✓ Tiempo, entrada, peor caso, etc.
- Cálculo del  $T(n)$ 
  - ✓ En algoritmos iterativos
  - ✓ En algoritmos recursivos
- Notación Big-Oh
  - ✓ Definición y ejemplos
  - ✓ Reglas (suma, producto)
- Ejemplo de optimización de algoritmos

# Análisis de algoritmos

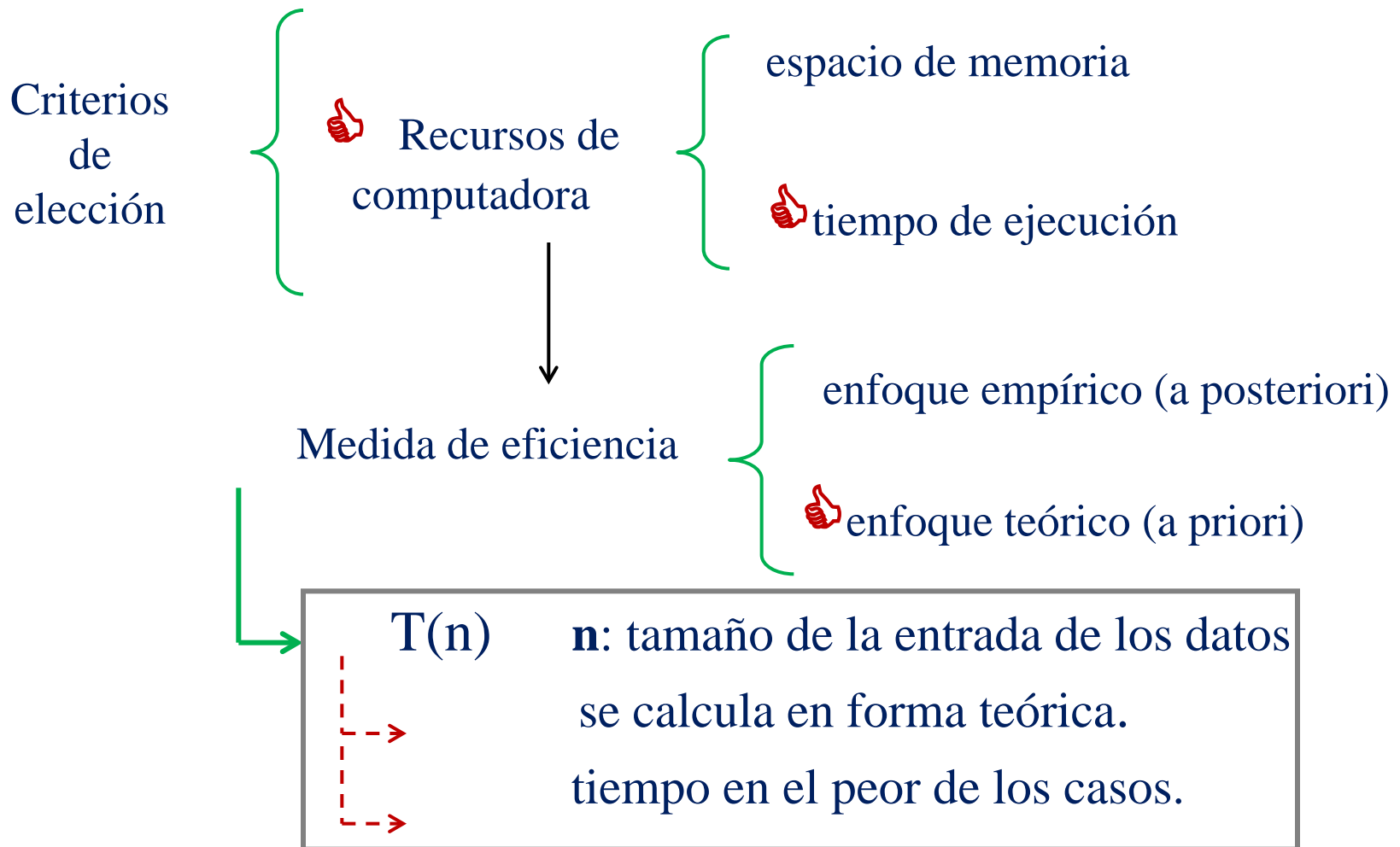
- *Nos permite comparar algoritmos en forma independiente de una plataforma en particular*
- *Mide la eficiencia de un algoritmo, dependiendo del tamaño de la entrada*

# Análisis de algoritmos

Pasos a seguir:

- Caracterizar los datos de entrada del algoritmo
- Identificar las operaciones abstractas, sobre las que se basa el algoritmo
- Realizar un análisis matemático, para encontrar los valores de las cantidades del punto anterior

# Introducción al concepto $T(n)$



# Introducción al concepto $T(n)$

Adivinar número - Búsqueda lineal o binaria-

<https://es.khanacademy.org/computing/computer-science/algorithms/intro-to-algorithms/a/a-guessing-game>

Hemos analizado la búsqueda lineal y la búsqueda binaria al contar el número máximo de intentos que necesitamos hacer.

Pero lo que en realidad queremos saber es *cuánto tiempo tardan* estos algoritmos.

Estamos interesados en el *tiempo*, no sólo en la cantidad máxima de *intentos*.

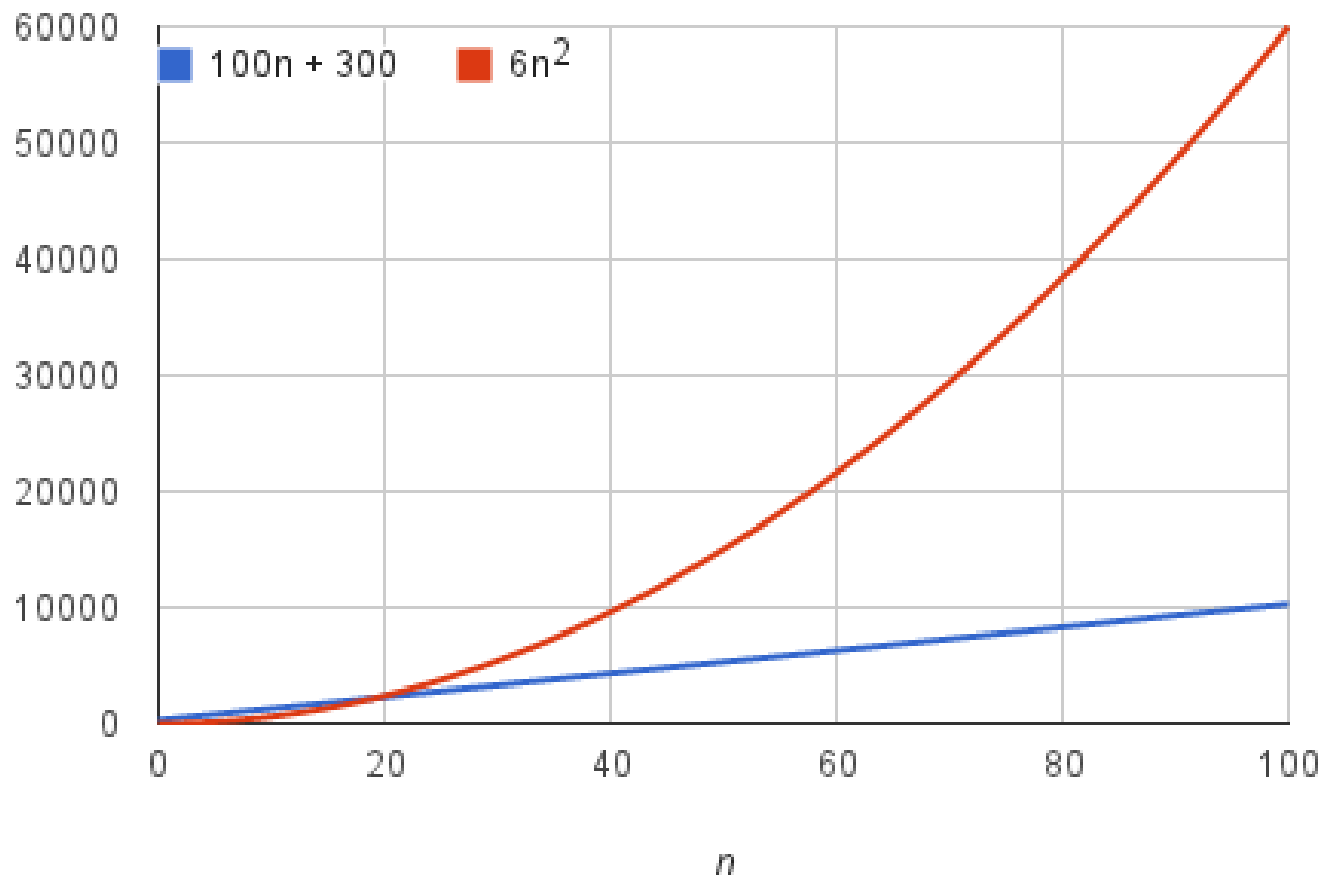
# Introducción al concepto $T(n)$

Debemos enfocarnos en cuán rápido crece una función  $T(n)$  respecto al tamaño de la entrada. A esto lo llamamos la **tasa o velocidad de crecimiento** del tiempo de ejecución.

Por ejemplo, supongamos que un algoritmo, que corre con una entrada de tamaño  $n$ , tarda  $6n^2+100n+300$  instrucciones de máquina. El término  $6n^2$  se vuelve más grande que el resto de los términos,  $100n+300$  una vez que  $n$  se hace suficientemente grande, 20 en este caso.

# Introducción al concepto $T(n)$

Gráfica que muestra los valores de  $6n^2$  y de  $100n+300$  para valores de  $n$  de 0 a 100:





# Introducción al concepto $T(n)$

Al descartar los términos menos significativos y los coeficientes constantes, podemos enfocarnos en la parte importante del tiempo de ejecución de un algoritmo, su tasa o velocidad de crecimiento, sin involucrarnos en detalles que complican nuestro entendimiento.

Cuando descartamos los coeficientes constantes y los términos menos significativos, usamos **notación asintótica**.

# Cuadro comparativo del tiempo para diferentes funciones

Costo		$n=10^3$	Tiempo	$n=10^6$	Tiempo
Logarítmico	$\log_2(n)$	10	10 segundos	20	20 segundos
Lineal	$n$	$10^3$	16 minutos	$10^6$	11 días
Cuadrático	$n^2$	$10^6$	11 días	$10^{12}$	30.000 años

Orden de ejecución del algoritmo

↓  
Cantidad de operaciones  
↓  
Tiempo total del algoritmo

$n = 10^3$

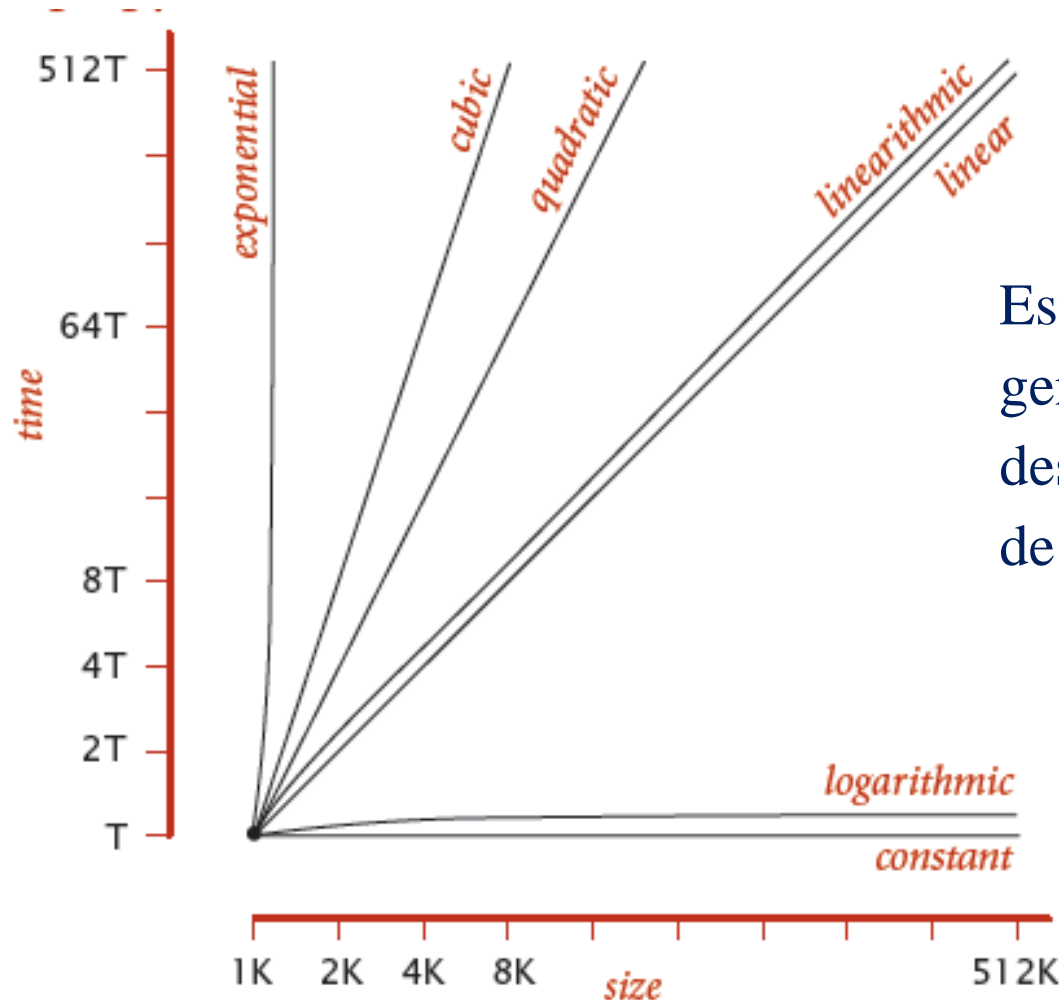
↓  
Cantidad de operaciones  
↓  
Tiempo total del algoritmo

$n = 10^6$

# Algunas funciones

Ordenadas en forma creciente	Nombre
1	Constante
$\log n$	Logaritmo
$n$	Lineal
$n \log n$	$n \text{ Log } n$
$n^2$	Cuadrática
$n^3$	Cúbica
$c^n \quad c > 1$	Exponencial

# Algunas funciones



Este conjunto de funciones en general es suficiente para describir la tasa de crecimiento de los algoritmos típicos

# Problema

Considerando que un algoritmo requiere  $f(n)$  operaciones para resolver un problema y la computadora procesa 100 operaciones por segundo.

Si  $f(n)$  es:

a.-  $\log_{10} n$

b.-  $\sqrt{n}$

Determine el tiempo en segundos requerido por el algoritmo para resolver un problema de tamaño  $n=10000$ .

# Problema

Suponga que Ud. tiene un algoritmo ALGO-1 con un tiempo de ejecución exacto de  $10n^2$ . ¿En cuánto se hace más lento ALGO-1 cuando el tamaño de la entrada  $n$  aumenta:.....?

- a.- El doble
- b.- El triple

# Cálculo del Tiempo de Ejecución

## Estructuras de Control

- Secuencia
- Condicional:
  - *if/else*
  - *switch*
- Iteración:
  - *for*
  - *while*
  - *do-while*

# Cálculo del Tiempo de Ejecución

## ➤ Condicional:

**a)** *if (boolean expression) {*  
    *statement(s)*  
*}*

**b)** *if (boolean expression) {*  
    *statement(s)*  
*} else {*  
    *statement(s)*  
*}*



# Cálculo del Tiempo de Ejecución

## ➤ Condicional:

**c)** **switch** (*integer expression*) {  
    **case** *integer expression* : *statement(s)* ; **break**;  
    ...  
    **case** *integer expression* : *statement(s)* ; **break**;  
    **default** : *statement(s)* ; **break**;  
}

# Cálculo del Tiempo de Ejecución

## ➤ Iteración:

**a)** **for** (*initialization; termination; increment*) {  
    *statement(s)*  
}

**b)** **while** (*boolean expression*) {  
    *statement(s)*  
}

**c)** **do** {  
    *statement(s)*  
} **while** (*boolean expression*);


# Cálculo del Tiempo de Ejecución

## ➤ Iteración:

### **a) For**

Viene como  
parámetro

```
int sum = 0;  
int [] a = new int [n];  
for (int i = 1; i <= n ; i++ )  
    sum += a[i];
```




# Cálculo del Tiempo de Ejecución

## ➤ Iteración:

### a) **For**

```
int sum = 0;  
int [] a = new int [n];  
for (int i = 1; i <= n ; i++ )  
    sum += a[i];
```

Viene como  
parámetro




$$\begin{aligned} T(n) &= cte_1 + \sum_{i=1}^n cte_2 = \\ &= cte_1 + n * cte_2 \\ &\Rightarrow O(n) \end{aligned}$$

# Cálculo del Tiempo de Ejecución

## a) **For**

Viene como  
parámetro

```
int sum = 0;  
int [] a = new int [n][n];  
for (int i = 1; i <= n ; i++) {  
    for (int j = 1; j <= n ; j++)  
        sum += a[i][j];  
}
```



# Cálculo del Tiempo de Ejecución

## a) **For**

```
int sum = 0;  
int [] a = new int [n][n];  
for (int i = 1; i <= n ; i++) {  
    for (int j = 1; j <= n ; j++)  
        sum += a[i][j];  
}
```

Viene como  
parámetro



$$\begin{aligned} T(n) &= cte_1 + \sum_{i=1}^n \sum_{j=1}^n cte_2 = \\ &= cte_1 + n * n * cte_2 \\ &\Rightarrow O(n^2) \end{aligned}$$

# Cálculo del Tiempo de Ejecución

## a) **For**

Viene como  
parámetro



```
int [] a = new int [n];  
int [] s = new int [n];  
for ( int i =1; i<= n ; i++ )  
    s[i] = 0;  
for ( int i =1; i<= n ; i++ ) {  
    for (int j =1; j<= i ; j++)  
        s[i] += a[j];  
}
```

# Cálculo del Tiempo de Ejecución

## a) **For**

Viene como  
parámetro



```
int [] a = new int [n];  
int [] s = new int [n];  
for ( int i =1; i<= n ; i++ )  
    s[i] = 0;  
for ( int i =1; i<= n ; i++ ) {  
    for (int j =1; j<= i ; j++)  
        s[i] += a[j];  
}
```

$$\begin{aligned} T(n) &= cte_1 + \sum_{i=1}^n cte_2 + \\ &+ \sum_{i=1}^n \sum_{j=1}^i cte_3 = \\ &= cte_1 + n * cte_2 + \\ &cte_3 * \sum_{i=1}^n i = \dots \end{aligned}$$

$$\Rightarrow O(n^2)$$



# Cálculo del Tiempo de Ejecución

## ➤ Iteración:

### **b) While**

```
int x= 0;  
int i = 1;  
while ( i <= n) {  
    x = x + 1;  
    i = i + 2;  
}
```

# Cálculo del Tiempo de Ejecución

## ➤ Iteración:

### **b) While**

```
int x= 0;  
int i = 1;  
while ( i <= n) {  
    x = x + 1;  
    i = i + 2;  
}
```

$$\begin{aligned} T(n) &= cte_1 + \sum_{i=1}^{(n+1)/2} cte_2 = \\ &= cte_1 + cte_2/2 * (n+1) \\ &\Rightarrow O(n) \end{aligned}$$

# Cálculo del Tiempo de Ejecución

➤ Iteración :

## **b) While**

```
int x= 1;
```

```
while ( x < n)
```

```
    x = 2 *x;
```

# Cálculo del Tiempo de Ejecución

➤ Iteración :

**b) While**

```
int x= 1;
```

```
while ( x < n)
```

```
    x = 2 *x;
```

$$T(n) = cte_1 + cte_2 * \log(n)$$

$$\Rightarrow O(\log(n))$$

**Aclaración:**

Si n es potencia de 2: realiza  $\log(n)$  iteraciones

Si n no es potencia de 2: realiza  $\log(n) + 1$  iteraciones

# Cálculo del Tiempo de Ejecución

## Ejercicio

¿Cuál es la expresión correcta respecto al tiempo de ejecución del siguiente segmento de código?

```
for (i = 0; i < n; i++)  
    for (j = 1; j < n; j+=n/2)  
        x = x + 1;
```

# Cálculo del Tiempo de Ejecución

## Ejercicio

¿Cuál es la expresión correcta respecto al tiempo de ejecución del siguiente segmento de código?

```
for (i = 0; i < n; i++)  
    for (j = 1; j < n; j+=n/2)  
        x = x + 1;
```

- (a)  $O(\sqrt{n})$       (b)  $O(n)$       (c)  $O(n \log n)$       (d)  $O(n^2)$       (e)  $O(n^3)$

# Cálculo del Tiempo de Ejecución

## Ejercicio

Considere el siguiente fragmento de código:

```
int count = 0;
int N = a.length;
for (int i = 0; i < N; i++)
    for (int j = 0; j < N; j++)
        a[j]++;
```

Suponga que tarda 1 seg cuando  $N=3500$ ,  
¿cuánto tardará aproximadamente para  $N=35000$ ? Justifique su respuesta.

# Cálculo del Tiempo de Ejecución

## Ejemplo:

```
private void imparesypares(int n){  
    int x=0; int y=0;  
  
    for (int i=1;i<=n;i++)  
        if (esImpar(i))  
            for (int j=i;j<=n;j++)  
                x++;  
        else  
            for (int j=1;j<=i;j++)  
                y++;  
  
}
```

```
public boolean esImpar(int unNumero){  
    if (unNumero%2 != 0)  
        return true;  
    else  
        return false;  
}
```



# Cálculo del Tiempo de Ejecución

## Ejemplo (cont.):

### Desarrollo de la función $T(n)$ del método *imparesypares*

- Asumiendo valor de “n” par.
- El método *esImpar* tiene todas sentencias constantes

$$T_{esImpar}(n) = cte1$$

- El método *imparesypares* tiene un loop en el que: en cada iteración se llama al método *esImpar* y la mitad de las veces se ejecuta uno de los *for* (para valores de “i” impares) y la mitad restante el otro *for* (para valores de “i” pares)

$$T(n) = \sum_{i=1}^n cte1 + \sum_{i=1}^{n[paso\ 2]} \left( \sum_{j=i}^n cte2 + \sum_{j=1}^{i+1} cte2 \right)$$

Valores pares dados por el siguiente a los impares “i”

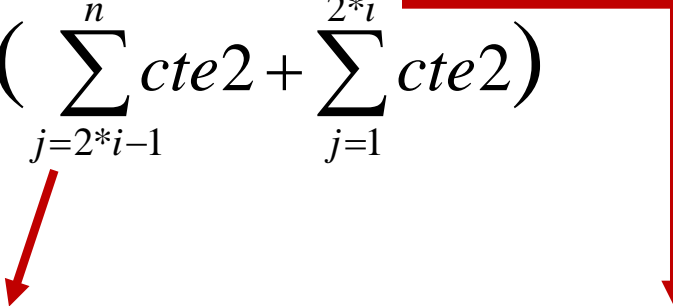
Es la llamada al método *esImpar*, que se ejecuta para todos los valores de “i”

Valores de “j” impares

# Cálculo del Tiempo de Ejecución

Ejemplo (cont.):

Desarrollo de la función  $T(n)$  del método *imparesypares*

$$T(n) = \sum_{i=1}^n cte1 + \sum_{i=1}^{n/2} \left( \sum_{j=2*i-1}^n cte2 + \sum_{j=1}^{2*i} cte2 \right)$$


Como “ $j$ ” ahora toma valores consecutivos entre 1 y  $n/2$ , entonces se hace un cambio de variable para seguir tomándose valores impares y pares en cada loop.

# Cálculo del Tiempo de Ejecución

**Ejemplo (cont.):**

**Resolviendo la función  $T(n)$**

$$T(n) = \sum_{i=1}^n cte1 + \sum_{i=1}^{n/2} \left( \sum_{j=2*i-1}^n cte2 + \sum_{j=1}^{2*i} cte2 \right)$$

$$T(n) = cte1 * n + \sum_{i=1}^{n/2} cte2 * (n - 2*i + 1 + 1 + 2*i - 1 + 1) =$$

$$= cte1 * n + cte2 * (n + 2) * n / 2$$

$$= cte1 * n + cte2 / 2 * n^2 + cte2 * n$$

$$T(n) = O(n^2)$$

# Ejercicio

```
private int ejercicio3(int n) {
    int p=0; int j=1;

    for (int i=1; i<=n; i++)
        if (esImpar(i))
            j:=j*2;
        else
            for (int k=1; k<=j; k++)
                p:= p+1;

    return p;
}
```

```
public boolean esImpar(int unNumero){
    if (unNumero%2 != 0)
        return true;
    else
        return false;
}
```

# Ejercicio

```
0      i = 0; j = 0;
1      while(i<1000)
2          for( int k = i; k <= n; k++ ) {
3              i++;
4              j++; }
5      for( int p = 0; p < n*n; p++ )
6          for( int q = 0; q < p; q++ )
7              j--;
```

1. ¿Con qué valor termina la variable i ?
2. ¿Cuántas veces se ejecuta la sentencia 3?
  - a.  $O(n)$
  - b.  $O(n^2)$
  - c.  $O(n^3)$
  - d.  $O(n^4)$
  - e. Ninguna de las anteriores