



**INSTITUTO POLITÉCNICO NACIONAL**  
**ESCUELA SUPERIOR DE CÓMPUTO**



-----**ANÁLISIS DE ALGORITMOS**-----

**ACTIVIDAD**

Número de impresiones

**PROFESOR:**

Franco Martínez Edgardo Adrián

**ALUMNO:**

Meza Vargas Brandon David – 2020630288

**GRUPO:**

3CM13



## Código 01

```

5      int i,j=0,n;
6
7      if(argc != 2){
8          printf("\nIntroduce el valor de n");
9          exit(1);
10     }
11
12     n = atoi(argv[1]);
13
14     for(i=10; i<n*5; i*=2)
15         printf("\n%dAlgoritmos", ++j);
16 }

```

### Función

El comportamiento del ciclo es exponencial cuando se dice que  $i$  incrementa de la siguiente forma:  $i*=2$ , por lo tanto, tenemos un comportamiento exponencial, pero también debemos tener en cuenta el límite que es  $5n$ , de esta forma nos queda la siguiente función piso:

$$f(n) = \lfloor \log_2 5n \rfloor$$

Pero no queda ahí, sino que también debemos tener en cuenta los saltos que dio al inicio, de esta forma restárselo a la función anterior para así obtener el número de impresiones correctos, siendo los primeros saltos:

$$f(n) = \lfloor \log_2 10 \rfloor$$

Así tenemos que:

$$f(n) = \lfloor \log_2 5n \rfloor - \lfloor \log_2 10 \rfloor$$

### Tabla Comparativa

N	Resultados Teóricos	Resultados Empíricos
-1	Math error	0
0	Math error	0
1	0	0
2	0	0
3	1	1
5	2	2
15	3	3
20	4	4
100	6	6

409	8	8
500	8	8
593	9	9
1000	9	9
1471	10	10
1500	10	10
2801	11	11
3000	11	11
5000	12	12
10000	13	13
20000	14	14

## Gráfica



## -----Código 02-----

```

int main (int argc, char ** argv){
    int i,j=0,n, k=0;

    if(argc != 2){
        printf("\nIntroduce el valor de n");
        exit(1);
    }

    n = atoi(argv[1]);

    for(j=n; j>1; j/=2){
        if(j<(n/2)){
            for(i=0; i<n; i+=2)
                printf("\n%dAlgoritmos", ++k);
        }
    }
}

```

### Función

Podemos observar que el for que está más adentro tiene un comportamiento lineal, resultando en la función techo:

$$f(n) = \lceil n/2 \rceil$$

Posteriormente, vemos que el primer for va a ir reduciendo en  $j/=2$  y dentro comienza con un if que nos da otra condición de que sea menor a la mitad de  $n$ , junto con esta y la propia condición del for tenemos 2, las cuales representan dos valores menos al valor resultante de la función de este for, siendo entonces la función piso:

$$f(n) = \lfloor \log_2(n) - 2 \rfloor$$

De esta forma podemos determinar la función final del código:

$$f(n) = \left\lceil \frac{n}{2} \right\rceil \lfloor (\log_2(n) - 2) \rfloor$$

### Tabla Comparativa

N	Resultados Teóricos	Resultados Empíricos
-1	0	0
0	0	0
1	0	0
2	-1	0
3	0	0
5	0	0
15	8	8

20	20	20
100	200	200
409	123	123
500	1500	1500
593	2079	2079
1000	3500	3500
1471	5888	5888
1500	6000	6000
2801	12609	12609
3000	13500	13500
5000	25000	25000
10000	55000	55000
20000	120000	120000

### Gráfica



## Código 03

```
int main (int argc, char ** argv){
    int i,j=0,n, k=0, l=0;

    if(argc != 2){
        printf("\nIntroduce el valor de n");
        exit(1);
    }

    n = atoi(argv[1]);

    for(i=0; i<n*5; i+=2){
        for(j=0; j<2*n; j++){
            for(k=j; k<n; k++)
                printf("\ndAlgoritmos", ++l);
        }
    }
}
```

### Función

Primeramente, comenzamos analizando los dos for internos del código, si lo analizamos bien es una serie:

$$\sum_{j=0}^n n - j$$

Cuya convergencia es:

$$\sum_{j=0}^n n - j = \frac{n^2 - n}{2} + n = \left\lfloor \frac{n^2 + n}{2} \right\rfloor$$

Analizando el primer for, tenemos que su función correspondiente es la función techo:

$$f(n) = \left\lceil \frac{5n}{2} \right\rceil$$

De esta forma, multiplicando, podemos concluir que la función del código es:

$$f(n) = \left\lceil \frac{5n}{2} \right\rceil \left\lfloor \frac{n^2 + n}{2} \right\rfloor$$

### Tabla Comparativa

N	Resultados Teóricos	Resultados Empíricos
-1	0	0
0	0	0
1	3	3
2	15	15
3	48	48
5	195	195
15	4560	4560
20	10500	10500
100	1262500	1262500
409	85773435	85773435
500	156562500	156562500
593	261187443	261187443
1000	1251250000	1251250000
1471	3982008768	3982008768
1500	4221562500	4221562500
2801	$2.74811796 \times 10^{10}$	$2.74811796 \times 10^{10}$
3000	$3.376125 \times 10^{10}$	$3.376125 \times 10^{10}$
5000	$1.5628125 \times 10^{11}$	$1.5628125 \times 10^{11}$
10000	$1.250125 \times 10^{12}$	$1.250125 \times 10^{12}$
20000	$1.00005 \times 10^{13}$	$1.00005 \times 10^{13}$

En los resultados Empíricos, a partir de la  $N = 1000$ , se suponen correctos los resultados ya que los anteriores fueron todos correctos, sin embargo, a partir de 1000 el proceso es muy tardado debido a la cantidad de impresiones que realiza.

### Gráfica



## -----Código 04-----

```
int main (int argc, char ** argv){
    int i,j=0,n, k=0;

    if(argc != 2){
        printf("\nIntroduce el valor de n");
        exit(1);
    }

    n = atoi(argv[1]);

    i = n;
    while(i >= 0){
        for(j=n; i<j; i-=2, j/=2)
            printf("\n%dAlgoritmos", ++k);
    }
}
```

### Función

Si analizamos bien el código nos damos cuenta de que no se imprimirá en ningún momento la palabra algoritmos puesto que antes de entrar al bucle while igualamos  $i$  a  $n$ , esto provoca que la condición del for dentro de while nunca se cumpla, pues debido a que  $j$  empieza en  $n$ ,  $i$  y  $j$  siempre serán iguales.

$$f(n) = 0$$

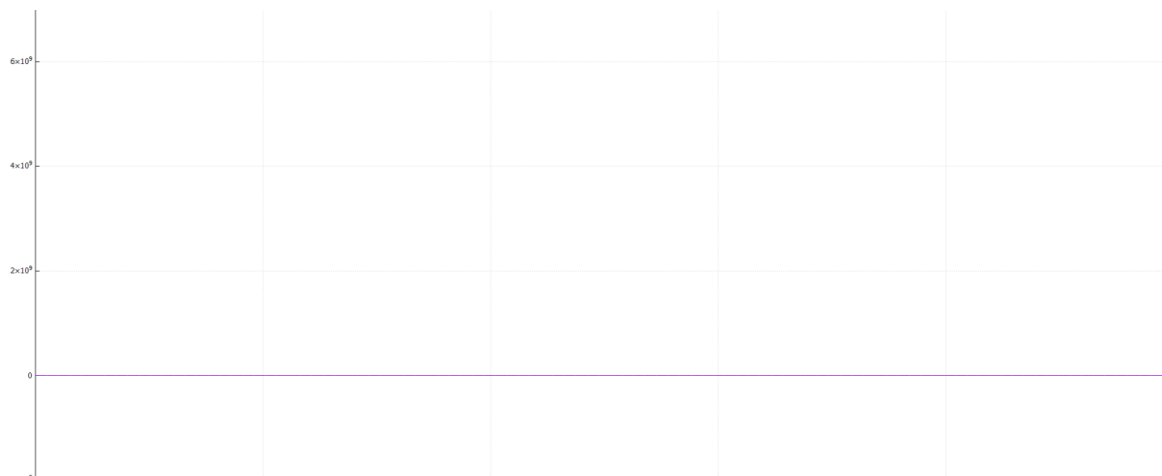
### Tabla Comparativa

N	Resultados Teóricos	Resultados Empíricos
-1	0	0
0	0	0
1	0	0
2	0	0
3	0	0
5	0	0
15	0	0
20	0	0
100	0	0
409	0	0
500	0	0
593	0	0



1000	0	0
1471	0	0
1500	0	0
2801	0	0
3000	0	0
5000	0	0
10000	0	0
20000	0	0

### Gráfica



### Código 05

```
4  v int main (int argc, char ** argv){
5      int i,j=0,n, k=0;
6
7  v      if(argc != 2){
8          printf("\nIntroduce el valor de n");
9          exit(1);
10     }
11
12     n = atoi(argv[1]);
13
14  v     for(i=1;i<4*n; i*=2)
15  v         for(j=i; j<5*n; j+=3)
16             printf("\n%dAlgoritmos", ++k);
17
18 }
```

### Función

Primeramente, si analizamos el for interno vemos que j depende de i, esto nos lleva a pensar en una sumatoria, ya que el modelo del for interno nos quedaría de la siguiente forma:

$$f(n) = \left\lfloor \frac{5n - i}{3} \right\rfloor$$

Es importante recordar que la función será techo, pero tenemos un detalle, la i avanza de forma exponencial como lo indica el for más externo, es decir, va aumentando en potencias de 2:

$$\left\lfloor \frac{5n - 0}{3} \right\rfloor + \left\lfloor \frac{5n - 2}{3} \right\rfloor + \left\lfloor \frac{5n - 4}{3} \right\rfloor + \left\lfloor \frac{5n - 8}{3} \right\rfloor + \left\lfloor \frac{5n - 16}{3} \right\rfloor \dots$$

Por lo tanto, nos lleva a pensar en una sumatoria, pero viendo el primer for vemos que la i no va a llegar hasta n, ya que como se menciona, su comportamiento es exponencial, por lo tanto, el límite superior de la sumatoria sería:

$$f(n) = \lfloor \log_2(4n) \rfloor \text{ --- Siendo función piso}$$

Siendo la función resultante del código la siguiente, tengamos en cuenta que debemos de sumar el caso donde j inicia en 1:

$$f(n) = \left\lfloor \frac{5n}{3} \right\rfloor + \sum_{i=1}^{\lfloor \log_2(4n) \rfloor} \left\lfloor \frac{5n - 2^i}{3} \right\rfloor$$

Lo comprobaremos “a mano” para N= 5, 15 y 20:

**N=5**

$$\begin{aligned} f(5) &= \left\lfloor \frac{5(5)}{3} \right\rfloor + \sum_{i=1}^4 \left\lfloor \frac{5n - 2^i}{3} \right\rfloor = \left\lfloor \frac{5(5) - 2^1}{3} \right\rfloor + \left\lfloor \frac{5(5) - 2^2}{3} \right\rfloor + \left\lfloor \frac{5(5) - 2^3}{3} \right\rfloor + \left\lfloor \frac{5(5) - 2^4}{3} \right\rfloor \\ &= \lfloor 8.33 \rfloor + 8 + 7 + 6 + 3 = 32 \end{aligned}$$

**N=15**

$$\begin{aligned} f(15) &= \left\lfloor \frac{5(15)}{3} \right\rfloor + \sum_{i=1}^5 \left\lfloor \frac{5n - 2^i}{3} \right\rfloor = \left\lfloor \frac{5(15) - 2^1}{3} \right\rfloor + \left\lfloor \frac{5(15) - 2^2}{3} \right\rfloor + \left\lfloor \frac{5(15) - 2^3}{3} \right\rfloor + \left\lfloor \frac{5(15) - 2^4}{3} \right\rfloor + \left\lfloor \frac{5(15) - 2^5}{3} \right\rfloor \\ &= 25 + 25 + 24 + 23 + 20 + 15 = 132 \end{aligned}$$

**N=20**

$$\begin{aligned} f(20) &= \left\lfloor \frac{5(20)}{3} \right\rfloor + \sum_{i=1}^6 \left\lfloor \frac{5n - 2^i}{3} \right\rfloor \\ &= \left\lfloor \frac{5(20) - 2^1}{3} \right\rfloor + \left\lfloor \frac{5(20) - 2^2}{3} \right\rfloor + \left\lfloor \frac{5(20) - 2^3}{3} \right\rfloor + \left\lfloor \frac{5(20) - 2^4}{3} \right\rfloor + \left\lfloor \frac{5(20) - 2^5}{3} \right\rfloor + \left\lfloor \frac{5(20) - 2^6}{3} \right\rfloor \\ &= 33 + 33 + 32 + 31 + 28 + 23 + 12 = 192 \end{aligned}$$

**Tabla Comparativa**

N	Resultados Teóricos	Resultados Empíricos
-1	<b>MATH ERROR</b>	<b>0</b>
0	<b>0</b>	<b>0</b>
1	<b>3</b>	<b>3</b>
2	<b>8</b>	<b>8</b>
3	<b>17</b>	<b>17</b>
5	<b>32</b>	<b>32</b>
15	<b>132</b>	<b>132</b>
20	<b>192</b>	<b>192</b>
100	<b>1333</b>	<b>1333</b>
409	<b>6820</b>	<b>6820</b>
500	<b>8486</b>	<b>8486</b>
593	<b>10497</b>	<b>10497</b>
1000	<b>18639</b>	<b>18639</b>
1471	<b>29146</b>	<b>29146</b>
1500	<b>29776</b>	<b>29776</b>
2801	<b>59898</b>	<b>59898</b>
3000	<b>64546</b>	<b>64546</b>
5000	<b>114080</b>	<b>114080</b>
10000	<b>244827</b>	<b>244827</b>
20000	<b>522979</b>	<b>522979</b>

**Gráfica**

