

## Eficiencia

(Transparencia 23)

5 diferentes algoritmos para resolver un mismo problema. La siguiente tabla establece el **tamaño máximo** de datos que han podido ser procesados:

Sabiendo un elemento de la tabla se puede calcular el resto. Por ejemplo, si sabemos que con complejidad  $n$  en un segundo podemos resolver un problema, por ejemplo de ordenación de un vector de tamaño 1000, entonces:

Algoritmo	Complejidad	1 segundo	1 minuto	1 hora
$A^1$	$n$	$1000 = 10^3$ elm	$60 \times 10^3$ elm	$60^2 \times 10^3$ elm
$A^2$	$n \log n$	140	4893	$2 \times 10^5$
$A^3$	$n^2$	31	244	1897
$A^4$	$n^3$	10	39	153
$A^5$	$2^n$	9-10	15-16	21

- **Forma 1: si la complejidad es  $n^2$  y conocemos la complejidad en  $n$ :**

1 segundo: si el algoritmo de **complejidad  $n$**  procesa  **$10^3$  elementos en 1 segundo**, ¿cuántos podrá procesar el de complejidad  $n^2$ ?

$$\begin{aligned}n^2 &= 10^3 \\n &= \sqrt{10^3} \\n &= 10 \times \sqrt{10} \\n &= 31,62\end{aligned}$$

1 minuto: si el algoritmo de **complejidad  $n$**  procesa  **$60 \times 10^3$  en 1 minuto**, ¿cuántos el de complejidad  $n^2$ ?

$$\begin{aligned}n^2 &= 60 \times 10^3 \\n &= \sqrt{60 \times 10^3} \\n &= 10 \times \sqrt{60 \times 10} \\n &= 244,95\end{aligned}$$

1 hora: si el algoritmo de **complejidad  $n$**  procesa  **$3600 \times 10^3$  en 1 hora**, ¿cuántos el de complejidad  $n^2$ ?

$$\begin{aligned}n^2 &= 3600 \times 10^3 \\n &= \sqrt{3600 \times 10^3} \\n &= 10 \times \sqrt{3600 \times 10} \\n &= 1897,37\end{aligned}$$

- **Forma 2: si, por el contrario, conocemos el tamaño de elementos procesados para un algoritmo con complejidad  $n^2$  para 1 segundo, valor 31.**

**1 minuto: ¿cuál sería el tamaño en 1 minuto?**

$$\begin{aligned} 1 \text{ seg} &\rightarrow 31^2 \\ 60 \text{ seg} &\rightarrow ?n^2? \end{aligned}$$

Linealmente sería:  $60 \text{ seg} \times 31^2 = 57660$  operaciones que se realizan.

$$\begin{aligned} n^2 &= 31^2 \times 60 \\ n &= \sqrt{57660} \\ n &= \sqrt{31^2 \times 60} \\ \mathbf{n} &= \mathbf{31 \times \sqrt{60}} \\ n &= 240,12 \end{aligned}$$

es decir, aprox. 240 elementos son procesados.

Nota: en los apuntes pone: 244 al hacer la  $\sqrt{60 \times 10^3}$  (suponiendo que conocemos este dato en complejidad  $n$ )

**1 hora: ¿cuál sería el tamaño en 1 hora?**

$$\begin{aligned} 1 \text{ seg} &\rightarrow 31^2 \\ 3600 &= 60 \times 60 \rightarrow ?n^2? \end{aligned}$$

Linealmente sería:  $60^2 \times 31^2 = 3459600$  operaciones que se realizan.

$$\begin{aligned} n^2 &= 31^2 \times 60^2 \\ n &= \sqrt{3459600} \\ n &= \sqrt{31^2 \times 60^2} \\ n &= 60 \times 31 \end{aligned}$$

O como en la expresión anterior:

$$\begin{aligned} \mathbf{n} &= \mathbf{31\sqrt{60^2}} \\ n &= 1860 \end{aligned}$$

es decir, aprox. 1860

Nota: en los apuntes pone: 1897 al hacer la  $\sqrt{60^2 \times 10^3}$  (suponiendo que conocemos este dato en complejidad  $n$ )

- **Forma 1: si la complejidad es  $n^3$  y conocemos la complejidad en  $n$ :**

1 segundo: si el algoritmo de **complejidad  $n$**  procesa  **$10^3$  en 1 segundo**, ¿cuántos podrá procesar el de complejidad  $n^3$ ?

$$\begin{aligned}n^3 &= 10^3 \\n &= \sqrt[3]{10^3} \\n &= 10\end{aligned}$$

1 minuto: si el algoritmo de **complejidad  $n$**  procesa  **$60 \times 10^3$  en 1 minuto**, ¿cuántos el de complejidad  $n^3$ ?

$$\begin{aligned}n^3 &= 60 \times 10^3 \\n &= \sqrt[3]{60 \times 10^3} \\n &= 10 \times \sqrt[3]{60} \\n &= 39,15\end{aligned}$$

1 hora: si el algoritmo de **complejidad  $n$**  procesa  **$3600 \times 10^3$  en 1 hora**, ¿cuántos el de complejidad  $n^3$ ?

$$\begin{aligned}n^3 &= 3600 \times 10^3 \\n &= \sqrt[3]{3600 \times 10^3} \\n &= 10 \times \sqrt[3]{360} \\n &= 153\end{aligned}$$

- **Forma 2: si, por el contrario, conocemos el tamaño de elementos procesados para un algoritmo con complejidad  $n^3$  para 1 segundo, valor 10.**

1 minuto:

$$1 \text{ seg} \rightarrow 10^3$$

$$60 \text{ seg} \rightarrow \text{¿}n^3\text{?}$$

Linealmente sería:  $60 \text{ seg} \times 10^3 = 60000$  operaciones que se realizan.

$$n^3 = 60000$$

$$n = \sqrt[3]{60 \times 10^3}$$

$$\mathbf{n = 10 \times \sqrt[3]{60}}$$

$$n = 39$$

1 hora:

$$1 \text{ seg} \rightarrow 10^3$$

$$3600 \text{ seg} = 60^2 \rightarrow \text{¿}n^3\text{?}$$

- Linealmente sería:  $60 \times 60 \times 10 \times 10 \times 10 = 3600000$  elementos que se pueden recorrer. ¿Pero en cuantas filas de  $n \times n$ ?

$$n^3 = 3600000$$

$$n = \sqrt[3]{60^2 \times 10^3}$$

$$\mathbf{n = 10 \times \sqrt[3]{60^2}}$$

$$n = 153$$

- **Forma 1:** si la complejidad es  $2^n$  y conocemos la complejidad en  $n$ :

Si el algoritmo de **complejidad  $n$**  procesa  **$10^3$  en 1 segundo**, ¿cuántos podrá procesar el de complejidad  $2^n$ ?

$$2^n = 10^3$$

$$\log 2^n = \log 10^3$$

$$n \log 2 = \log 10^3$$

$$n = \frac{\log 10^3}{\log 2}; \quad \text{por propiedades de los log}$$

$$n = \log_2 10^3$$

$$n = 9,96$$

1 minuto: si el algoritmo de **complejidad  $n$**  procesa  **$60 \times 10^3$  en 1 minuto**, ¿cuántos el de complejidad  $2^n$ ?

$$2^n = 60 \times 10^3$$

$$\log 2^n = \log(60 \times 10^3)$$

$$n \log 2 = \log(60 \times 10^3)$$

$$n = \frac{\log(60 \times 10^3)}{\log 2}; \quad \text{por propiedades de los log}$$

$$n = \log_2 60 \times 10^3$$

$$n = 15,87$$

1 hora: si el algoritmo de **complejidad  $n$**  procesa  **$3600 \times 10^3$  en 1 hora**, ¿cuántos el de complejidad  $2^n$ ?

$$2^n = 60^2 \times 10^3$$

$$\log 2^n = \log(60^2 \times 10^3)$$

$$n \log 2 = \log(60^2 \times 10^3)$$

$$n = \frac{\log(60^2 \times 10^3)}{\log 2}; \quad \text{por propiedades de los log}$$

$$n = \log_2 60^2 \times 10^3$$

$$n = 21,77$$

- **Forma 2:** si, por el contrario, conocemos el tamaño de elementos procesados para un algoritmo con complejidad  $2^n$  para 1 segundo, valor 10.

1 minuto:

$$\begin{aligned} 1 \text{ seg} &\rightarrow 2^{10} \\ 60 \text{ seg} &\rightarrow ? 2^n? \end{aligned}$$

Linealmente sería:  $60 \text{ seg} \times 2^{10} = 61440$  operaciones que se realizan.

$$\begin{aligned} 2^{10} \times 60 &= 2^n \\ \log(2^{10} \times 60) &= \log 2^n \\ \log(2^{10} \times 60) &= n \log 2 \end{aligned}$$

$$n = \frac{\log(2^{10} \times 60)}{\log 2}; \quad \text{por propiedades de los log}$$

$$n = \log_2(2^{10} \times 60)$$

$$n = 15,90$$

1 hora:

$$\begin{aligned} 1 \text{ seg} &\rightarrow 2^{10} \\ 3600 &= 60^2 \rightarrow ? 2^n? \end{aligned}$$

Linealmente sería:  $60^2 \times 2^{10} = 3686400$  operaciones que se realizan.

$$\begin{aligned} 2^{10} \times 60^2 &= 2^n \\ \log(2^{10} \times 60^2) &= \log 2^n \\ \log(2^{10} \times 60^2) &= n \log 2 \end{aligned}$$

$$n = \frac{\log(2^{10} \times 60^2)}{\log 2}; \quad \text{por propiedades de los log}$$

$$n = \log_2(2^{10} \times 60^2)$$

$$n = 21,81$$

*(y así sucesivamente para otros órdenes de complejidad)*

- Si la complejidad es  $n \log_2 n$  y conocemos la complejidad en  $n$ :

Si el algoritmo de **complejidad  $n$**  procesa  **$10^3$  en 1 segundo**, ¿Cuántos procesará el de complejidad  $n \log_2 n$ ?

$$\begin{aligned}n \log_2 n &= 10^3 \\ n &= 140\end{aligned}$$