

función SUMARCONSEC(arreglo de enteros A , natural p , natural q) \triangleright Precond.: $p + q \leq \text{LONG}(A)$

```

  s := 0
  para i := p ... p + q - 1 hacer
    | s := s + A[i]
  fin
  devolver s
fin
```

comienzo cantidad

$\Theta(1)$
 q veces $\Theta(1)$ } $\Theta(q)$

(más precisamente es $\Theta(3)$)
 pero solo nos interesa el tipo de función

función CONSECSUMAN0?(arreglo de enteros A)

```

  n := LONG(A)
  para cuantos := 1 ... n hacer
    para pos := 0 ... n - cuantos hacer
      si SUMARCONSEC(A, pos, cuantos) = 0 entonces
        | devolver true
      fin
    fin
  fin
  devolver false
fin
```

$\Omega(1)$
 1 vez
 1 vez
 $\Omega(\text{cuantos})$ (por Ej 1)
 $\Omega(1)$ pues si
 $\Theta(q) \Rightarrow \Omega(q)$

función CONSECSUMAN0?(arreglo de enteros A)

```

  n := LONG(A)
  para cuantos := 1 ... n hacer
    para pos := 0 ... n - cuantos hacer
      si SUMARCONSEC(A, pos, cuantos) = 0 entonces
        | devolver true
      fin
    fin
  fin
  devolver false
```

Pear caso

n veces
 $(n - \text{cuantos})$
 $O(\text{cuantos})$
 $O(1)$

Complejidad de SUMARCONSEC en cada iteración

$$\begin{aligned}
 & \begin{array}{l}
 n-1 \text{ veces} \\
 n-2 \text{ veces} \\
 n-3 \text{ veces} \\
 \vdots \\
 n-(n-1) = 1 \text{ vez} \\
 n-n = 0 \text{ veces}
 \end{array}
 \end{aligned}$$

$$\begin{aligned}
 & \sum_{i=0}^{n-1} i \cdot O(n-i) = \\
 & = \sum_{i=0}^{n-1} (n-i) \cdot O(i) = \sum_{i=0}^{n-1} n O(i) - i O(i) \\
 & = n \cdot \sum_{i=0}^{n-1} O(i) - \sum_{i=0}^{n-1} O(i^2)
 \end{aligned}$$

$$CA: \sum_{i=0}^{n-1} O(i^2) = \underbrace{\left(\sum_{i=1}^n O(i^2) \right)}_{\text{Tengo fórmula cerrada!}} - O(n^2)$$

$$= O\left(\frac{n(n+1)(2n+1)}{6}\right) - O(n^2)$$

$$= O\left(\frac{2n^3}{6} + \frac{2n^2}{6} + \frac{n^2}{6} + \frac{n}{6}\right) - O(n^2)$$

$$= O\left(\frac{1}{3}n^3 - \frac{1}{2}n^2 + \frac{1}{6}n\right)$$

$$= n \cdot O\left(\frac{n(n-1)}{2}\right) - O\left(\frac{1}{3}n^3 - \frac{1}{2}n^2 + \frac{1}{6}n\right)$$

$$= O\left(\frac{n^3}{2} - \frac{n^2}{2} - \left(\frac{1}{3}n^3 - \frac{1}{2}n^2 + \frac{1}{6}n\right)\right)$$

me quedo solo con el mayor exponente

$$= O\left(\frac{1}{2}n^3 - \frac{1}{3}n^3\right)$$

$$= O\left(\frac{1}{6}n^3\right)$$

$$= O(n^3)$$

