

Programación Avanzada I

Tarea 25

Andrés César Magaña Martínez

Problema 5.

Para la solución de este problema usaré las siguientes igualdades:

$$\sum_{k=1}^n k = \frac{n(n+1)}{2}, \quad (1)$$

$$\sum_{k=1}^n k^2 = \frac{n(n+1)(2n+1)}{6}. \quad (2)$$

Denotaré por a el número ausente y por d al número duplicado. También denotaré por S a la suma de la colección de números del 1 al n después de quitar y duplicar un número; de la misma manera denotaré por S_2 a la suma de sus cuadrados. Es decir:

$$S = [1 + 2 + \dots + (a-1) + d + (a+1) + \dots + (d-1) + d + (d+1) + \dots + n]$$

$$S_2 = [1^2 + 2^2 + \dots + (a-1)^2 + d^2 + (a+1)^2 + \dots + (d-1)^2 + d^2 + (d+1)^2 + \dots + n^2]$$

Entonces por (1) y (2) se cumple que:

$$S + a - d = \frac{n(n+1)}{2}, \text{ y} \quad (3)$$

$$S_2 + a^2 - d^2 = \frac{n(n+1)(2n+1)}{6}. \quad (4)$$

Así tendremos el siguiente sistema de ecuaciones:

$$\begin{aligned} a - d &= \frac{n(n+1)}{2} - S \\ a^2 - d^2 &= \frac{n(n+1)(2n+1)}{6} - S_2 \end{aligned}$$

De esta manera podemos diseñar un algoritmo que realice estas operaciones, cuya complejidad en memoria sea constante y sea lineal en el número de operaciones realizadas. Ver archivo cpp adjunto.