Análisis formal de complejidad para `imprimir_resultados_productos`

Sea n el valor de `totalSeleccionados`.

1. Planteamiento de $T(n)$ para cada caso
Mejor caso: (`deci` $\neq$ `1` y `totalSeleccionados` $\leq$ `0`)
Solo se ejecutan instrucciones fuera de ciclos:

$$T_m(n) = C_1$$

Peor caso: (`deci == 1` y `totalSeleccionados = n > 0`)
Se ejecuta un ciclo for de $k = 0$ a $n - 1$:

$$T_p(n) = C_1 + \sum_{k=0}^{n-1} C_2$$

$$T_p(n) = C_1 + n \cdot C_2$$

Caso promedio: Supongamos que con probabilidad p caemos en el peor caso, y con $(1 - p)$ en el mejor caso:

$$T_{pr}(n) = p \cdot (C_1 + n \cdot C_2) + (1 - p)C_1$$
$$T_{pr}(n) = C_1 + p \cdot n \cdot C_2$$

---

2. Demostración de cotas por límites
Mejor caso:
$$\lim_{n\to\infty} \frac{T_m(n)}{1} = \lim_{n\to\infty} \frac{C_1}{1} = C_1$$
Por lo tanto, $T_m(n) \in \Theta(1)$.

Peor caso:
$$\lim_{n\to\infty} \frac{T_p(n)}{n} = \lim_{n\to\infty} \frac{C_1 + n \cdot C_2}{n} = C_2$$
Por lo tanto, $T_p(n) \in \Theta(n)$.

Caso promedio:

$$\lim_{n\to\infty} \frac{T_{pr}(n)}{n} = \lim_{n\to\infty} \frac{C_1 + p \cdot n \cdot C_2}{n} = p \cdot C_2$$

Por lo tanto, $T_{pr}(n) \in \Theta(n)$.

---

3. Conclusión final:

- Mejor caso: $\Theta(1)$
- Peor caso: $\Theta(n)$
- Caso promedio: $\Theta(n)$

Cada caso cumple la cota correspondiente, comprobada rigurosamente con límites tendiendo a infinito.