

## Analisis de ejercicio 4

Sea A un arreglo de tamaño n y un objetivo x.

### 5.1 Mejor caso ( $\Theta(1)$ )

x está en la **primera** posición:

$$c_{best}(n) = 1 \Rightarrow \Theta(1)$$

### 5.2 Caso promedio (éxito uniforme)

Si x esta en su posición es uniforme en  $\{1, \dots, n\}$

$$E[C / \text{éxito}] = \frac{1 + 2 + \dots + n}{n} = \frac{n + 1}{2} \in \Theta(n)$$

### 5.3 Caso promedio mixto (éxito con prob. p)

Si  $\Pr[\text{éxito}] = p$  y condicionando al éxito la posición es uniforme

$$E[C] = p \cdot \frac{n + 1}{2} + (1 - p) \cdot n = n \left(1 - \frac{p}{2}\right) + \frac{p}{2} \in \Theta(n)$$

### 5.4 Peor caso ( $\Theta(n)$ )

x está al final o **no está**:

$$c_{worst}(n) = n \in \Theta(n)$$

Caso	Comparaciones	Big-O
Mejor	1	$\Theta(1)$
Promedio (éxito uniforme)	$(n+1)/2$	$\Theta(n)$
Promedio (p)	$(p(n+1)/2 + (1-p)n)$	$\Theta(n)$
Peor	n	$\Theta(n)$

## Resultados (gráficas)

Figura 1 – Promedio ( $p=0.5$ ): crecimiento lineal con pendiente  $\approx 0.75$  (en  $(n, 0.75n)$  ( $n, 0.75n$ )).

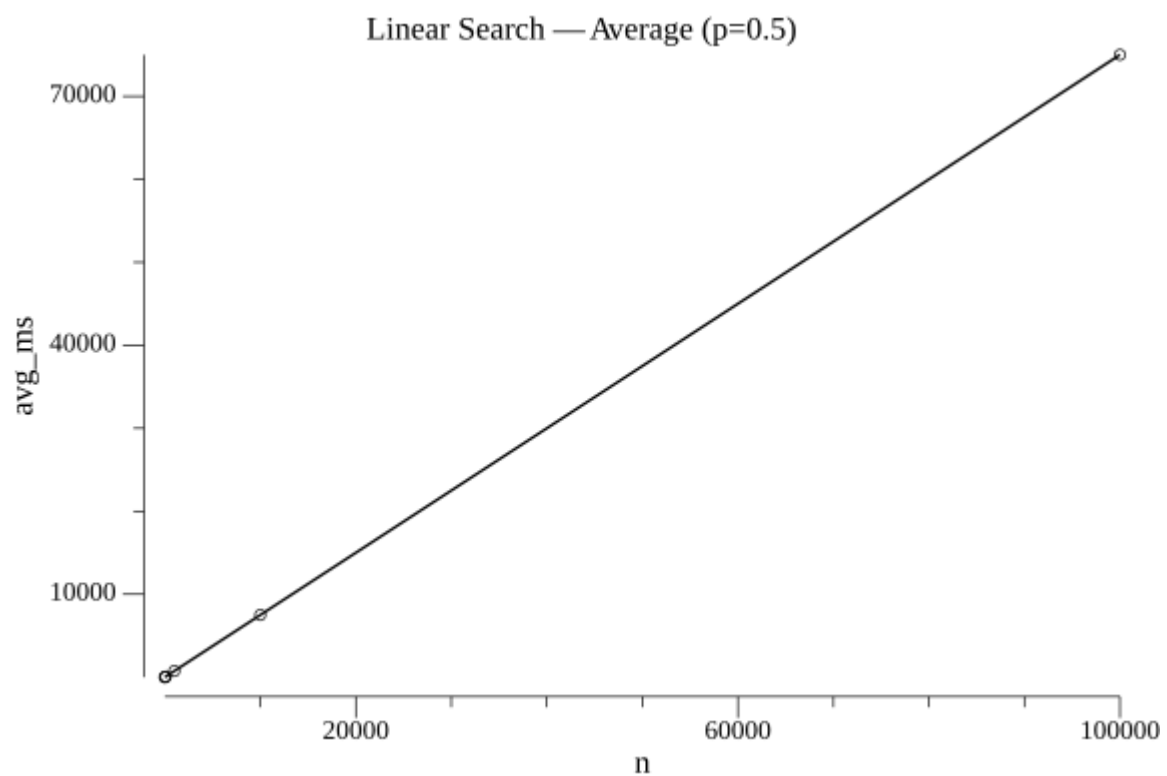


Figura 2 – Promedio (éxito uniforme): crecimiento lineal con pendiente  $\approx 0.5$  (en  $(n, 0.5n)$  ( $n, 0.5n$ )).

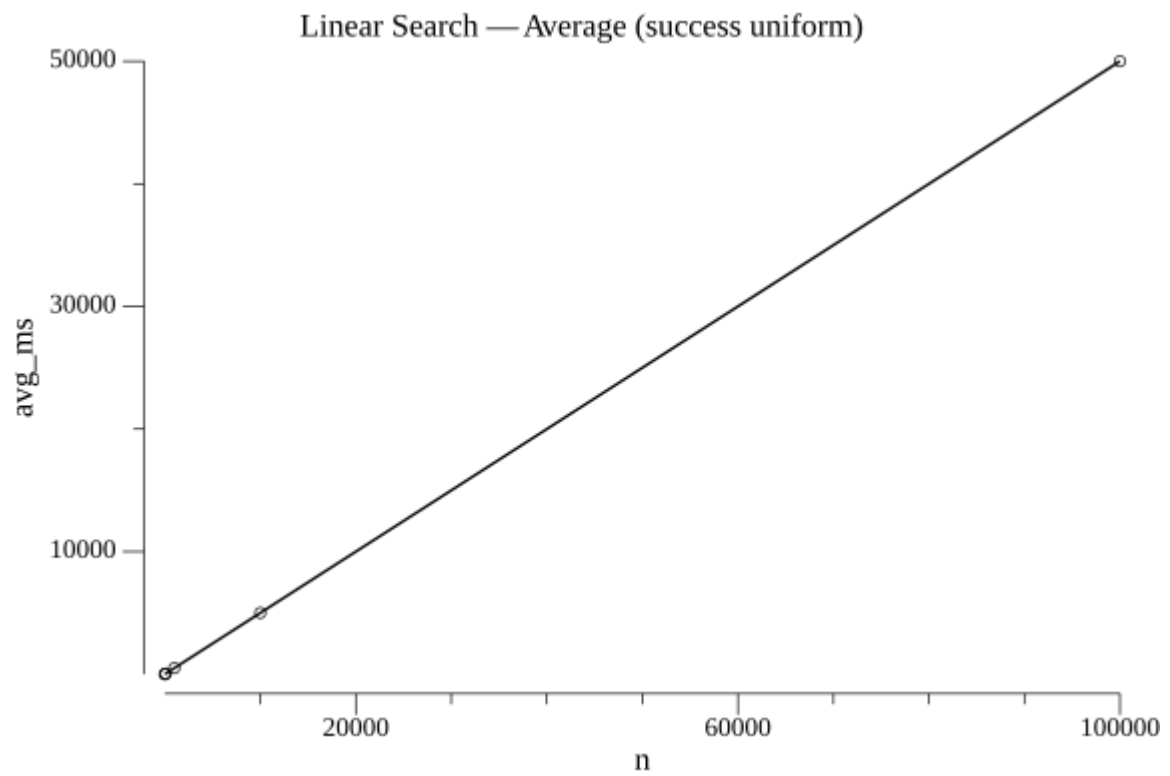


Figura 3 – Mejor caso: línea horizontal en 1 comparación (independiente de n).

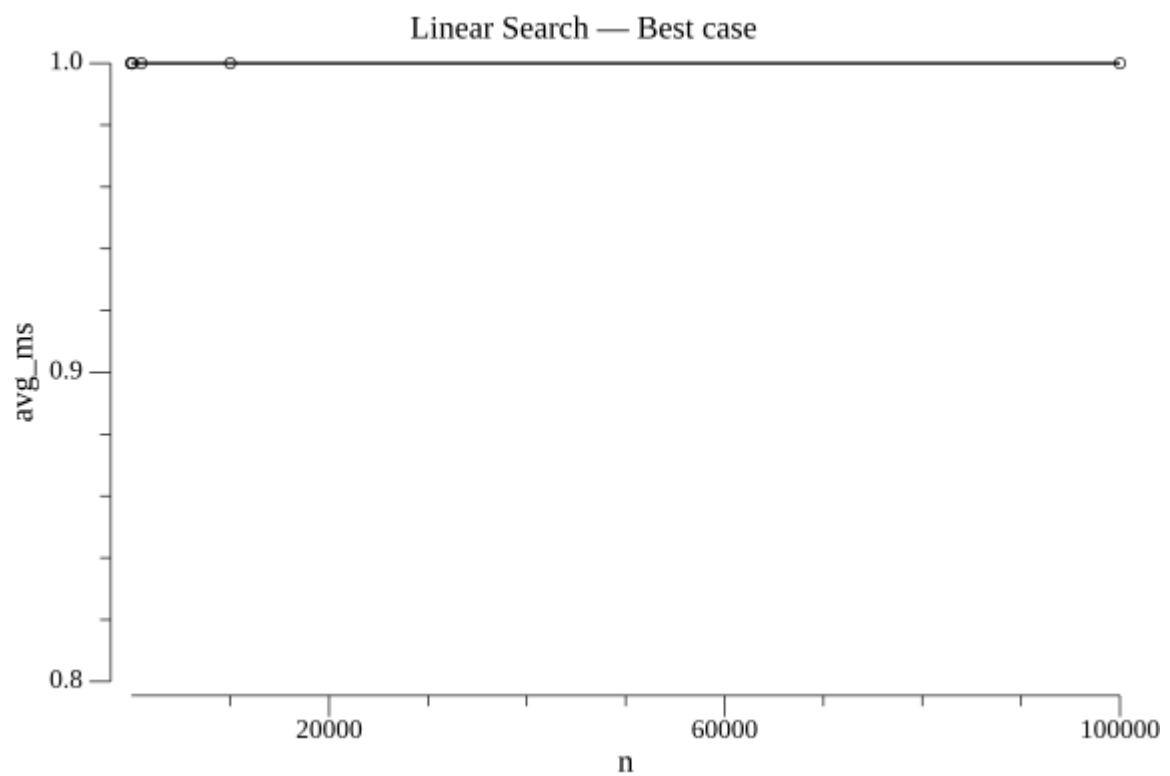
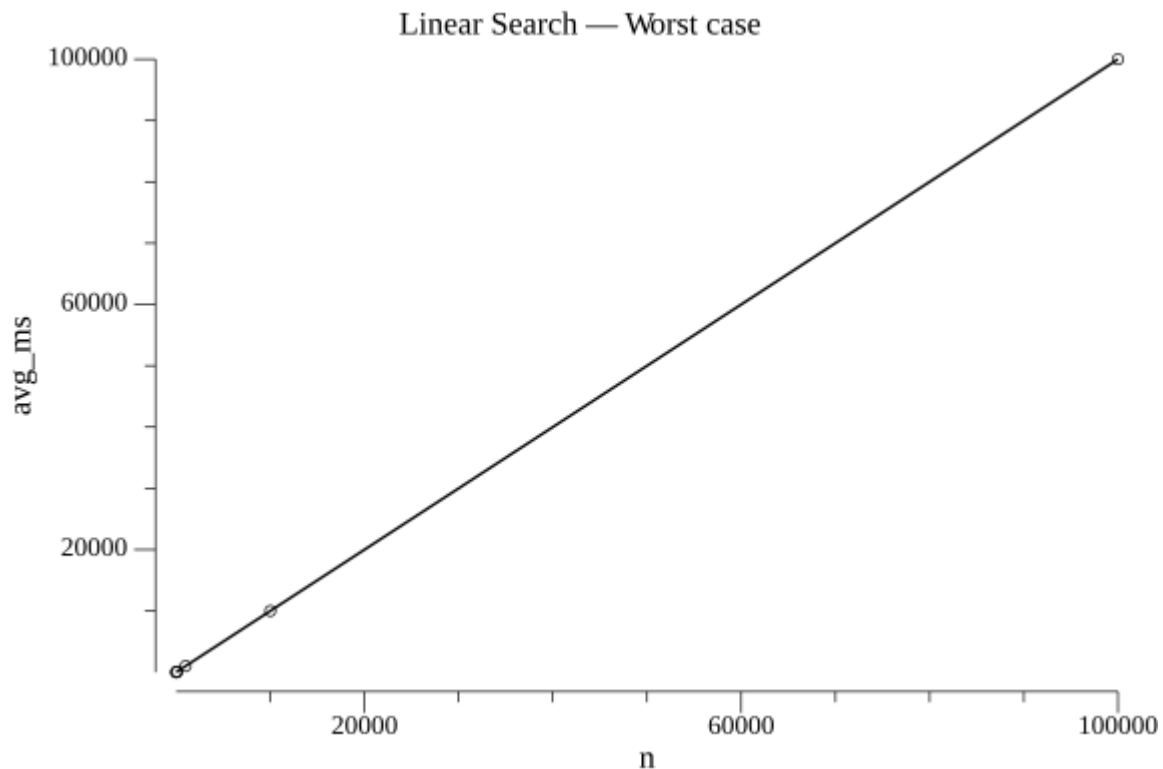


Figura 4 – Peor caso: recta con pendiente  $\approx 1$  (en  $(n, n)$  (n,n)).



## Conclusiones

- **Mejor caso:**  $\Theta(1)$  — el elemento está en la primera posición ( $\approx 1$  comparación).
- **Caso promedio:**  $\Theta(n)$  — si el éxito es uniforme,  $\approx 0.5 n$  comparaciones; con mezcla  $p=0.5$ ,  $\approx 0.75 n$ .
- **Peor caso:**  $\Theta(n)$  — elemento al final o ausente ( $\approx n$  comparaciones).
- Las **gráficas de comparaciones vs. n** confirman el comportamiento: rectas con pendientes  $\sim 0.5$ ,  $\sim 0.75$  y  $\sim 1$  para los escenarios anteriores.
- Medir **comparaciones** es **independiente del hardware**, por lo que valida la complejidad intrínseca.
- En la práctica, la búsqueda lineal es razonable para **arreglos pequeños o consultas poco frecuentes**; para datos grandes y repetidos conviene **ordenar + búsqueda binaria** ( $O(\log n)$ ) o un **hash map** (promedio  $O(1)$ ).