

---

**Facultad de Ciencias**  
**Modelado y Programación**  
**Ejercicio 3**

**Autor:** Patricio Salvador González Castillo

**No. Cuenta:** 32114239-1

**Fecha:** 26 de Septiembre de 2024

---

### Problema 3. Saltando hasta el último índice

Para resolver este problema plantee lo siguiente:

- Debemos llegar a la posición  $n-1$  de un array de  $n$  elementos
- Necesitamos guardar el mayor numero de saltos posibles en una variable auxiliar
- La solución debe tener a lo más complejidad  $O(n)$  pues en el peor caso recorremos el arreglo completo

Cuando empecé a resolver este problema, pensé en el caso más básico:

Un arreglo de longitud  $n = 1$ , cuyo valor en el índice 0 fuera 0. Este primer acercamiento fue muy útil pues determiné que una vez garantizando que puedes llegar al índice 0 ( $n-1$ ) entonces ya no importa el valor en ese índice. Luego pense que si uno estaba en la posición  $k$ , entonces al menos teníamos  $k$  saltos almacenados en iteraciones previas. Luego para aproximarse al índice  $n$ , debíamos, primero checar si el numero de saltos almacenados era mayor o igual a  $n$ . De serlos, podíamos asegurar que incluso si los índices  $k+1$  hasta  $n-1$  eran vacíos (0's), con los saltos almacenados era posible llegar (asumiendo que no hay numeros negativos). En otro caso, teníamos que aunque sea llegar a  $k+1$ , para verificar si es posible actualizar el numero de saltos, con la esperanza de que su suma sea suficiente.

Luego me pregunté como calcular si es posible llegar a  $k+1$ . Es entonces cuando es de utilidad el valor del índice en  $k$ . Si sabemos que tenemos  $k$  saltos almacenados, entonces podemos verificar si  $k + \text{arreglo}[k]$  es al menos  $k + 1$ . Pero este calculo local solo nos indica si es alcanzable  $k+1$ , no nos asegura que anteriormente tuvieramos una mayor cantidad de saltos, es decir, podríamos tener más de  $k+1$  saltos almacenados al momento de llegar a  $k$ , entonces debemos comparar si los saltos almacenados en  $k$  son menores que los saltos almacenados en  $k+1$ , así nos aseguramos de tener la mayor cantidad de saltos en las iteraciones futuras.

Una vez que llegué a ese razonamiento hice el siguiente pseudocódigo y mi implementación:

Entrada: Arreglo de enteros no negativos  $A$  con longitud  $n$

Salida: Verdadero/Falso

```
1: function saltos(A, n)
2:   maximosSaltos <- 0
3:   for i <- 0 to n-1 do
4:     if maximosSaltos >= i then:
5:       local = i + A[i]
6:       if local > maximosSaltos then:
7:         maximosSaltos = local
8:       end if
9:     if maximosSaltos >= n-1 then:
10:      return True
11:    end if
12:  else:
13:    return False
14:  end if-else
15: end for
16: return False
```