

### 3. Two Pointers (Dos Punteros)

La técnica de **Two Pointers (Dos Punteros)** es un método algorítmico muy común y eficiente que se utiliza para resolver problemas en estructuras de datos lineales, como arrays o listas enlazadas. Implica usar dos punteros (o índices) que recorren la estructura de datos bajo ciertas condiciones, reduciendo a menudo la complejidad temporal de  $\mathcal{O}(N^2)$  a  $\mathcal{O}(N)$  o  $\mathcal{O}(N \log N)$ .

---

#### 0.1. ¿Qué es la Técnica de Two Pointers?

La idea principal es que en lugar de usar un solo bucle anidado (que generalmente lleva a una complejidad cuadrática), se utilizan dos punteros que avanzan a través de la estructura de datos. Estos punteros pueden moverse en la misma dirección o en direcciones opuestas, dependiendo del problema.

Se distinguen principalmente dos patrones:

##### 1. Punteros que se Mueven en Direcciones Opuestas:

- Un puntero se inicializa al principio de la estructura (**left** o **start**).
- Otro puntero se inicializa al final de la estructura (**right** o **end**).
- Ambos punteros se mueven hacia el centro hasta que se cruzan o se encuentran.
- Este patrón es ideal para problemas en arrays **ordenados** donde se busca una pareja, un subconjunto, o se necesita invertir la estructura.

##### 2. Punteros que se Mueven en la Misma Dirección (Slow/Fast Pointers o Sliding Window con tamaño variable):

- Ambos punteros se inicializan al principio de la estructura.
  - Un puntero (**slow** o **i**) avanza a un ritmo más lento.
  - El otro puntero (**fast** o **j**) avanza a un ritmo más rápido.
  - Este patrón es útil para eliminar duplicados, encontrar ciclos en listas enlazadas, comprimir arrays, o para la técnica de **Sliding Window** (cuando el tamaño de la ventana no es fijo).
- 

#### 0.2. ¿Cómo Funciona la Técnica de Two Pointers?

El funcionamiento exacto depende del patrón y del problema específico, pero la lógica subyacente es la de **eliminar eficientemente las posibilidades no válidas** en cada paso, reduciendo así el espacio de búsqueda.

Por ejemplo, si buscas una suma en un array ordenado con punteros opuestos:

- Si la suma de los elementos en **left** y **right** es demasiado pequeña, sabes que necesitas un valor más grande, así que incrementas **left**.

- Si la suma es demasiado grande, necesitas un valor más pequeño, así que decrementas `right`.
- Si la suma es la correcta, encontraste una solución.

Este proceso evita la necesidad de verificar cada par posible, que sería  $\mathcal{O}(N^2)$ .

### 0.3. Ejemplos Clásicos de Two Pointers en C++

Veamos algunos ejemplos comunes para entender mejor esta técnica.

#### Encontrar un Par con una Suma Específica (Punteros Opuestos)

Dado un array ordenado y un `target_sum`, encuentra si existe un par de números cuya suma sea igual al `target_sum`.

Listing 1: Encontrar un par con suma específica usando Two Pointers

```

1  #include <iostream>
2  #include <vector>
3  #include <algorithm> // Para std::sort si el array no
   est  ordenado
4
5  using namespace std; // Incluyendo namespace std como se
   solicit
6
7  // Funci n para encontrar un par con una suma
   espec fica usando Two Pointers
8  bool encontrarSumaPar(const vector<int>& arr, int
   target_sum) {
9      int left = 0;
10     int right = arr.size() - 1;
11
12     while (left < right) {
13         int current_sum = arr[left] + arr[right];
14         if (current_sum == target_sum) {
15             cout << "Par encontrado: (" << arr[left] << "
16                 , " << arr[right] << ")" << endl;
17             return true;
18         } else if (current_sum < target_sum) {
19             left++; // Necesitamos una suma mayor,
20                 movemos 'left' a la derecha
21         } else { // current_sum > target_sum
22             right--; // Necesitamos una suma menor,
23                 movemos 'right' a la izquierda
24         }
25     }
26     cout << "No se encontr ning n par con la suma
   objetivo." << endl;

```

```

24     return false;
25 }
26
27 int main() {
28     vector<int> numeros_ordenados = {1, 2, 3, 4, 5, 6, 7,
29         8, 9};
30     int suma_objetivo = 10;
31
32     cout << "Array: ";
33     for(int num : numeros_ordenados) {
34         cout << num << " ";
35     }
36     cout << "\nBuscando par que sume " << suma_objetivo
37         << ":" << endl;
38     encontrarSumaPar(numeros_ordenados, suma_objetivo);
39
40     suma_objetivo = 15;
41     cout << "\nBuscando par que sume " << suma_objetivo
42         << ":" << endl;
43     encontrarSumaPar(numeros_ordenados, suma_objetivo);
44     return 0;
45 }

```

### Eliminar Duplicados de un Array Ordenado (Punteros en Misma Dirección - Slow/Fast)

Dado un array ordenado, eliminar los duplicados in-place de tal manera que cada elemento único aparezca solo una vez. La función debe devolver la nueva longitud del array.

Listing 2: Eliminar duplicados de un array ordenado in-place

```

1  #include <iostream>
2  #include <vector>
3  #include <algorithm> // No estrictamente necesario aquí
4                          si el array ya está ordenado
5
6  using namespace std; // Incluyendo namespace std como se
7                          solicitó
8
9  // Función para eliminar duplicados in-place
10 int removeDuplicados(vector<int>& nums) {
11     if (nums.empty()) {
12         return 0;
13     }
14
15     int slow = 0; // Puntero lento (donde se escribe el
16                     siguiente elemento único)
17     // Puntero rápido (recorre todos los elementos)

```

```

15     for (int fast = 1; fast < nums.size(); ++fast) {
16         if (nums[fast] != nums[slow]) {
17             slow++; // Mover el puntero lento
18             nums[slow] = nums[fast]; // Escribir el nuevo
               elemento nico
19         }
20     }
21     // La nueva longitud del array ( ndice 0-basado + 1)
22     return slow + 1;
23 }
24
25 int main() {
26     vector<int> arr1 = {1, 1, 2, 2, 3, 4, 4, 5};
27     cout << "Array original: ";
28     for(int x : arr1) cout << x << " ";
29     cout << endl;
30
31     int nueva_longitud1 = removerDuplicados(arr1);
32     cout << "Nueva longitud del array (sin duplicados): "
33           << nueva_longitud1 << endl;
34     cout << "Array despu s de remover duplicados: ";
35     for (int i = 0; i < nueva_longitud1; ++i) {
36         cout << arr1[i] << " ";
37     }
38     cout << endl;
39
40     vector<int> arr2 = {1, 1, 1, 1, 1};
41     cout << "\nArray original: ";
42     for(int x : arr2) cout << x << " ";
43     cout << endl;
44     int nueva_longitud2 = removerDuplicados(arr2);
45     cout << "Nueva longitud del array (sin duplicados): "
46           << nueva_longitud2 << endl;
47     cout << "Array despu s de remover duplicados: ";
48     for (int i = 0; i < nueva_longitud2; ++i) {
49         cout << arr2[i] << " ";
50     }
51     cout << endl;
52     return 0;
53 }

```

#### 0.4. Análisis de Eficiencia de Two Pointers

- **Complejidad Temporal:** En la mayoría de los casos, la técnica de Two Pointers reduce la complejidad a  $\mathcal{O}(N)$  (lineal), ya que cada puntero solo recorre la estructura de datos una vez, o en el peor de los casos, se realiza una única pasada por los datos. Esto es una mejora significativa con

respecto a los enfoques de fuerza bruta de  $\mathcal{O}(N^2)$ .

- **Complejidad Espacial:** Generalmente,  $\mathcal{O}(1)$  (constante), ya que solo se utilizan unas pocas variables para los punteros, independientemente del tamaño de la entrada. Esto la convierte en una técnica muy eficiente en cuanto a memoria.

—

## 0.5. Aplicaciones Comunes de Two Pointers

La técnica de Two Pointers es increíblemente versátil y se utiliza en una amplia gama de problemas:

- Encontrar pares, tripletes o subconjuntos con propiedades específicas (ej., suma objetivo, producto).
- Invertir arrays o cadenas de caracteres.
- Eliminar duplicados en arrays (ordenados o desordenados, con variaciones).
- Mover todos los ceros al final de un array.
- Comprobar si una cadena es un palíndromo.
- Fusionar dos arrays ordenados.
- Encontrar el inicio de un ciclo en una lista enlazada (Floyd's Cycle-Finding Algorithm).

La técnica de Two Pointers es esencial para optimizar soluciones en arrays y listas, transformando algoritmos ineficientes en soluciones rápidas y de bajo consumo de memoria.