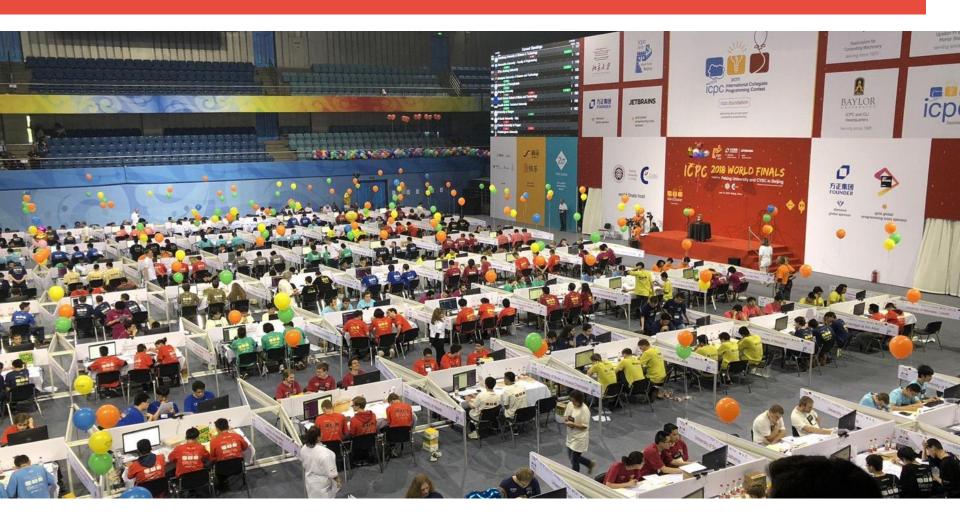
# CURSO DE PROGRAMACIÓN COMPETITIVA ALGORITMOS VORACES





#### CURSO DE PROGRAMACIÓN COMPETITIVA URJC - 2025

#### Organizadores:

- Isaac Lozano
- Sergio Salazar
- Adaya Ruiz
- Eva Gómez
- Lucas Martín
- Iván Penedo
- Alicia Pina
- Sara García
- Raúl Fauste
- Alejandro Mayoral
- David Orna

```
(isaac.lozano@urjc.es)
```

(sergio.salazar@urjc.es)

(am.ruiz.2020@alumnos.urjc.es)

(e.gomezf.2020@alumnos.urjc.es)

(lucas.martin@urjc.es)

(ivan.penedo@urjc.es)

(<u>alicia.pina@urjc.es</u>)

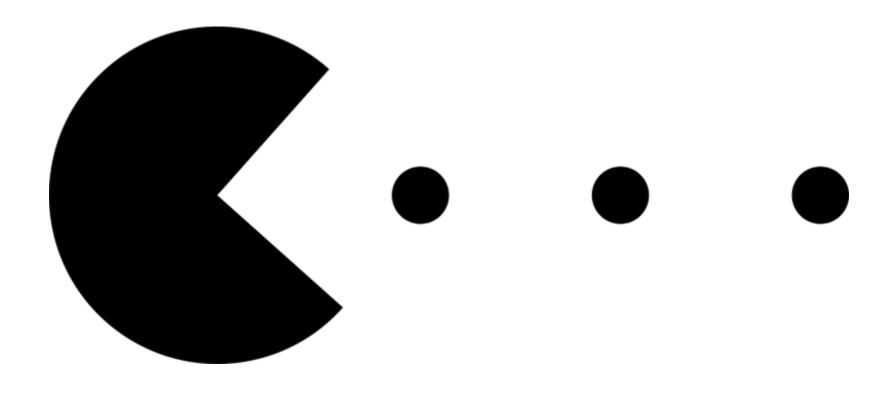
(sara.garciar@urjc.es)

(r.fauste.2020@alumnos.urjc.es)

(a.mayoralg.2020@alumnos.urjc.es)

(de.orna.2020@alumnos.urjc.es)







¿Qué características tiene que tener un problema para ser resuelto de manera voraz (greedy)?

- La solución debe construirse <u>paso a</u> <u>paso</u>
- La mejor decisión en cada paso debe conducir a la mejor decisión global



¿Qué características tiene que tener un problema para ser resuelto de manera voraz (greedy)?

- La solución debe construirse <u>paso a</u> <u>paso</u>
- La mejor decisión en cada paso debe conducir a la mejor decisión global





¿Cómo sabemos si un algoritmo greedy funciona?

- Encontrar una demostración formal que certifica que es óptimo
- Encontrar un contraejemplo que indique que NO es óptimo
- EXPERIENCIA



¿Cómo sabemos si un algoritmo greedy funciona?

- Encontrar una demostración formal que certifica que es óptimo
- Encontrar un contraejemplo que indique que NO es óptimo
- EXPERIENCIA

¡Complicado! Se premia la velocidad, solemos tener una idea de por qué funcionará



¿Cómo sabemos si un algoritmo greedy funciona?

- Encontrar una demostración formal que certifica que es óptimo
- Encontrar un contraejemplo que indique que NO es óptimo



EXPERIENCIA

Sirve para descartar propuestas, pero no tiene porque conducir a una solución.



¿Cómo sabemos si un algoritmo greedy funciona?

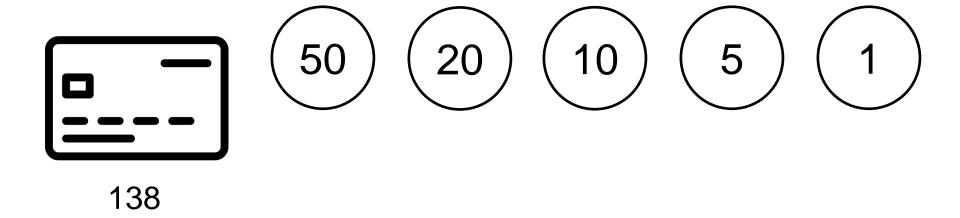
- Encontrar una demostración formal que certifica que es óptimo
- Encontrar un contraejemplo que indique que NO es óptimo
- EXPERIENCIA



- Trabaja en equipo.
- Prueba casos
- Es mejor que nada

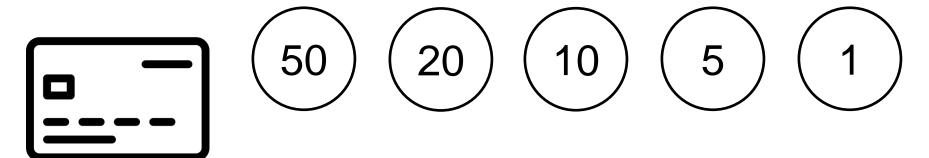


Minimizar el número de monedas utilizadas





Minimizar el número de monedas utilizadas

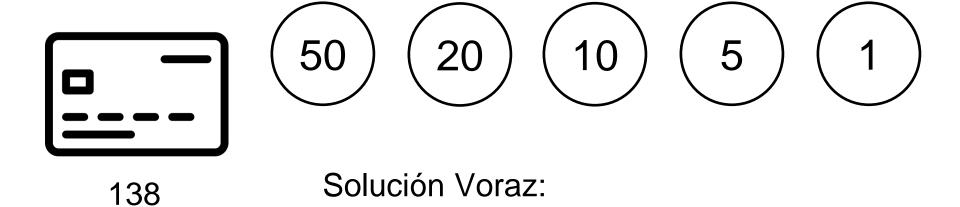


138

Esto siempre tiene solución, podemos intercambiar todas las monedas por la de 1.



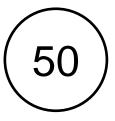
Minimizar el número de monedas utilizadas





Minimizar el número de monedas utilizadas







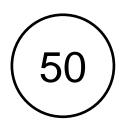






88

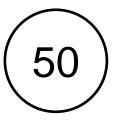
Solución Voraz:



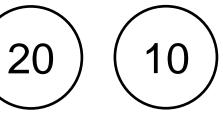


Minimizar el número de monedas utilizadas







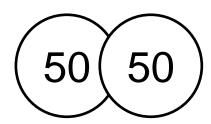






38

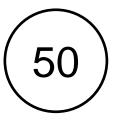
Solución Voraz:





Minimizar el número de monedas utilizadas







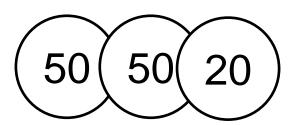






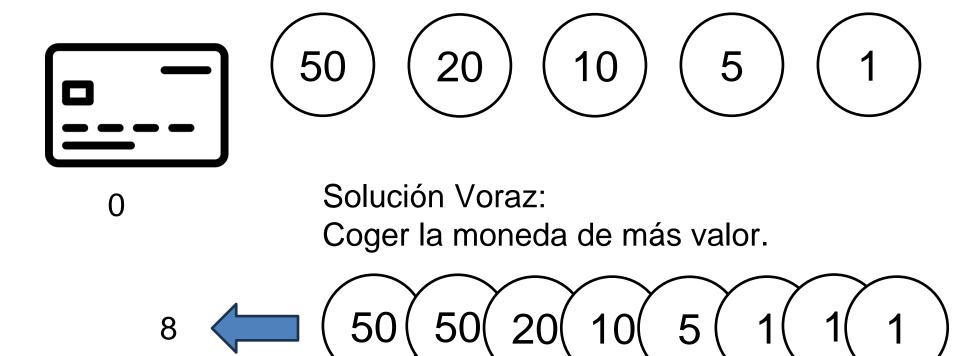
18

Solución Voraz:



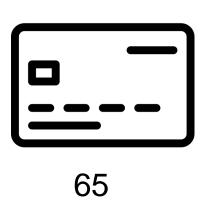


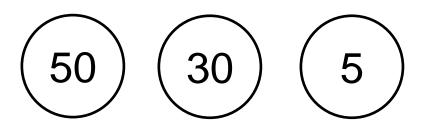
Minimizar el número de monedas utilizadas





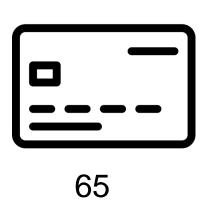
Minimizar el número de monedas utilizadas

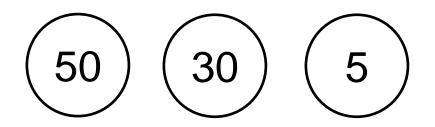






Minimizar el número de monedas utilizadas

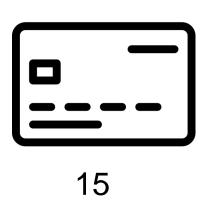


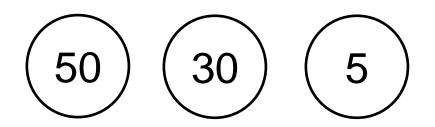


Solución Voraz: Coger la moneda de más valor.

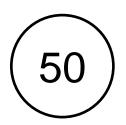


Minimizar el número de monedas utilizadas

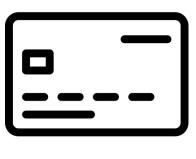


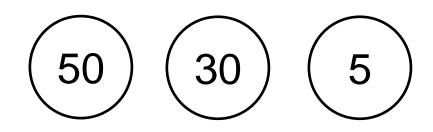


Solución Voraz: Coger la moneda de más valor.

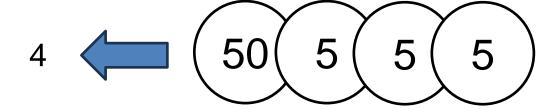


Minimizar el número de monedas utilizadas



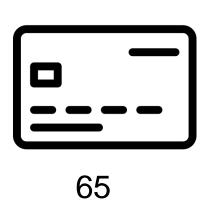


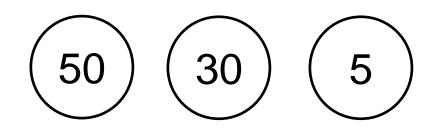
65 Solución Voraz:





Minimizar el número de monedas utilizadas





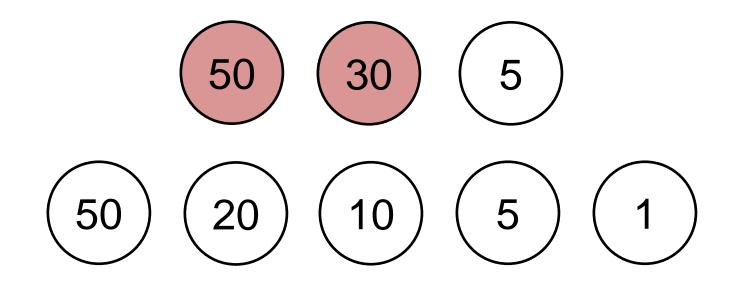
Solución NO voraz:





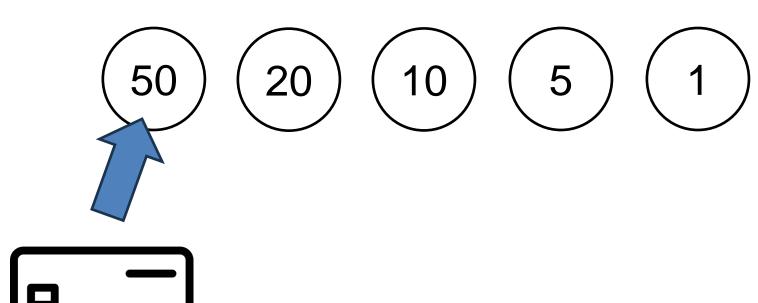
¿Por qué?

Es posible que coger dos monedas pequeñas sea más rentable que coger 1 grande



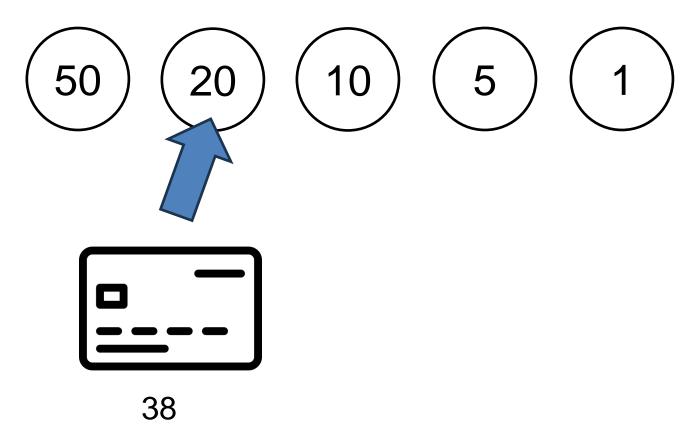


¿Cuál sería la complejidad?



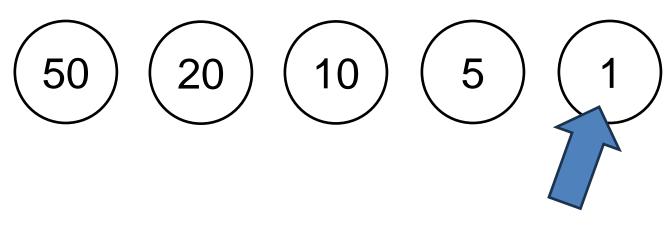
138



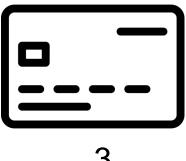




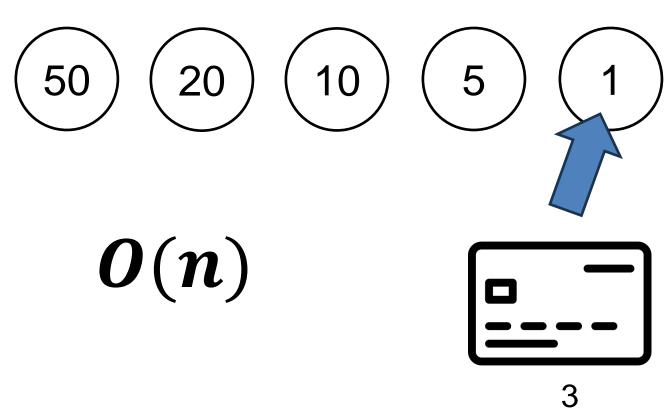
¿Cuál sería la complejidad?



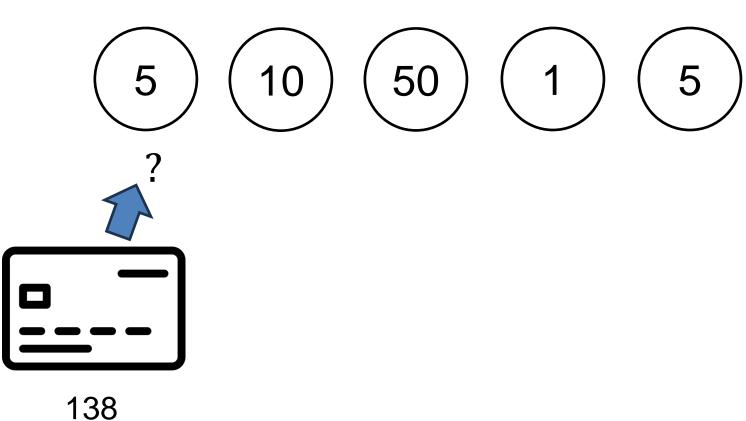
????



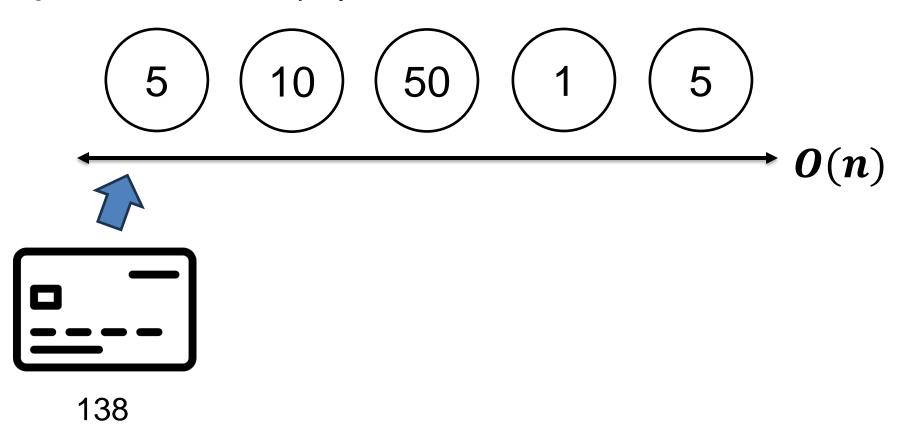




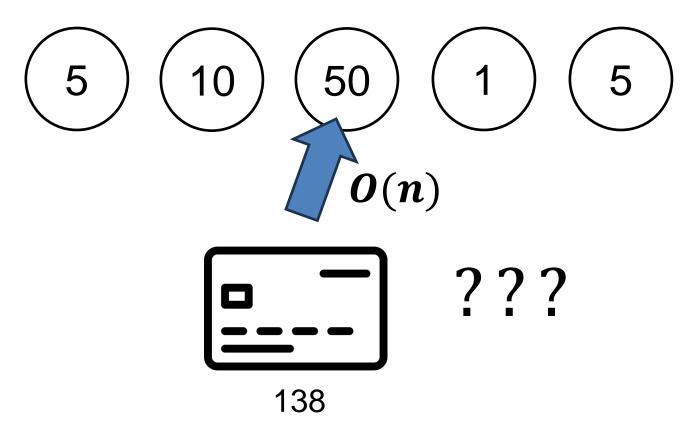




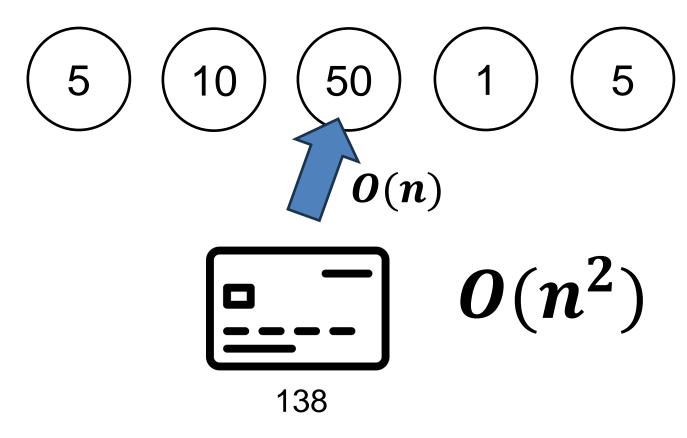






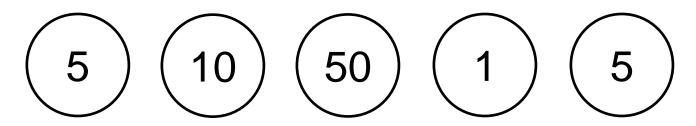




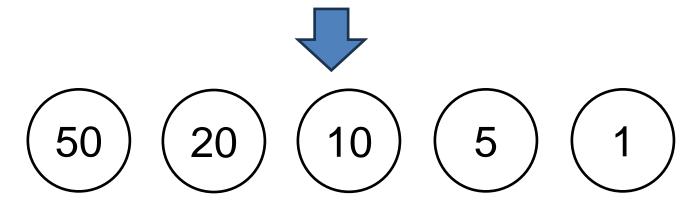




¿Cuál sería la complejidad?

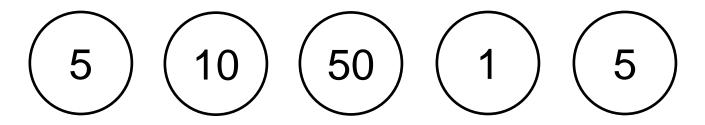


TRUCO: ¡Ordenarlo!





¿Cuál sería la complejidad?



TRUCO: ¡Ordenarlo!  $O(n \cdot logn)$ 



$$O(n + n \cdot logn) = O(n \cdot logn)$$



#### **Algoritmos Voraces - SORT**

Cuando buscamos algo en orden, ordenar la entrada puede resultar en una buena idea.  $o_{(n \cdot logn)}$ 

```
numeros = [30,5,1]
```

```
numeros.sort() #[1, 5, 30]
```

```
numeros.sort(reverse = True) #[30,5,1]
```

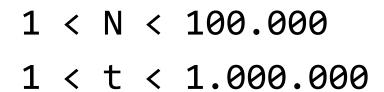
numeros.sort(key = isPar) #[5,1,30]



#### **Algoritmos Voraces - Planting Trees**

#### https://open.kattis.com/ problems/plantingtrees







Ojo! Si planto un árbol hoy, "empieza" a crecer mañana.



#### **Algoritmos Voraces - Planting Trees**

#### https://open.kattis.com/ problems/plantingtrees





$$O(N \cdot log N)$$



#### **Algoritmos Voraces - Planting Trees**

#### https://open.kattis.com/ problems/plantingtrees



```
Y si...???

1 < N < 1.000.000

1 < t < 1.000.000
```



#### **Algoritmos Voraces - Planting Trees**

#### https://open.kattis.com/ problems/plantingtrees



Y si...??? 1 < N < 1.000.000 1 < t < 1.000.000

Existe una solución en

$$O(N+t)$$



- Definición
- Dónde aplicarla (Espacio de búsqueda)
- Ejemplos

¡Vuestro nuevo Mejor Amigo!



#### Búsqueda Binaria - Definición

Es un **algoritmo de búsqueda** para encontrar un elemento en un espacio de búsqueda **monótono**.



### Búsqueda Binaria - Definición

Es un **algoritmo de búsqueda** para encontrar un elemento en un espacio de búsqueda **monótono**.

¿Qué significa monótono?



### Búsqueda Binaria - Definición

Un **espacio de búsqueda monótono u ordenado** es aquel en el que sus elementos se hallan ordenados bajo un cierto criterio.

En matemáticas, por ejemplo, una función es monótona creciente si para cualquier x, y con x < y se tiene que

 $f(x) \le f(y)$ .



¡Perfecto!

Búsqueda Binaria → Algoritmo de búsqueda

Pero ¿cómo funciona?



¡Perfecto!

Búsqueda Binaria -> Algoritmo de búsqueda

Pero ¿cómo funciona?

La idea del algoritmo es ir descartando mitades donde sabemos que NO podemos encontrar la solución



Queremos encontrar el elemento x = 29 en una lista ordenada



Queremos encontrar el elemento x = 29 en una lista ordenada

1º Idea → Recorrer toda la lista hasta encontrarlo.

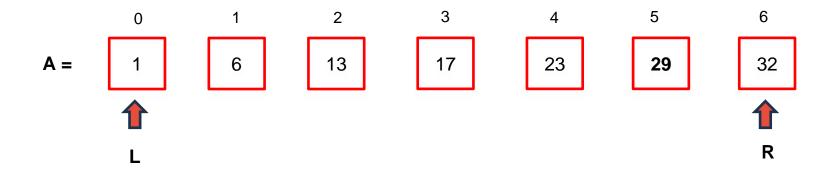


Queremos encontrar el elemento x = 29 en una lista ordenada

1º Idea → Recorrer toda la lista hasta encontrarlo.

2º Idea → Búsqueda Binaria

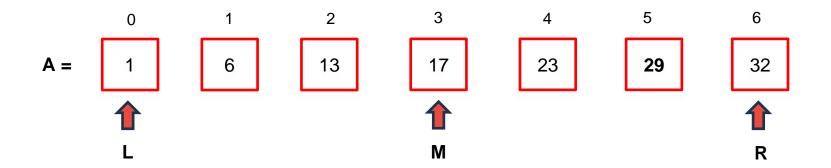




$$X = 29$$

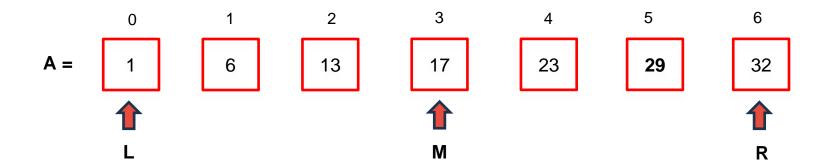
$$R = 6$$





$$M = (L+R)/2$$

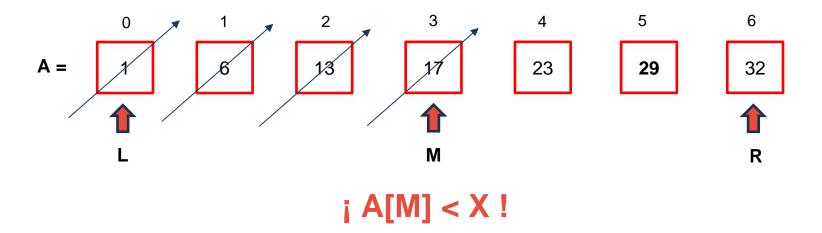
$$M = (0+6)/2 = 3$$



$$Es A[M] = X$$
?



M = 3

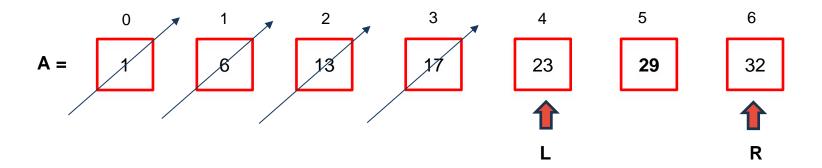


Luego todos los elementos con índice menor que M también son menores que X, luego podemos NO considerarlos

X = 29 L = 0 R = 6

M = 3





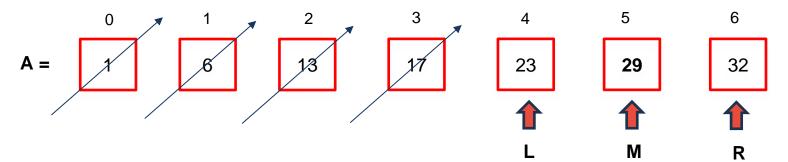
Entonces L = M+1 y vuelta a empezar

$$X = 29$$

$$L = 4$$

$$R = 6$$





$$M = (L+R)/2$$
  
 $M = (4+6)/2$ 

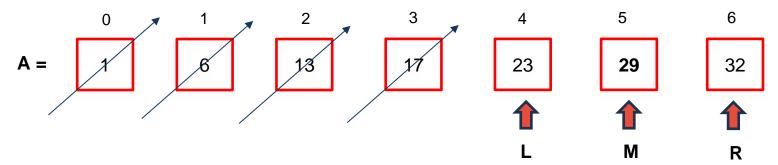
$$X = 29$$

$$L = 4$$

$$R = 6$$

$$M = 5$$





$$M = (L+R)/2$$
  
 $M = (4+6)/2$ 

$$Es A[M] = X$$
?

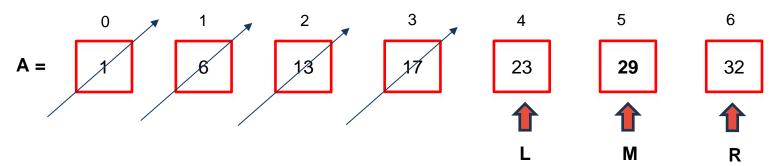
$$X = 29$$

$$L = 4$$

$$R = 6$$

$$M = 5$$





$$M = (L+R)/2$$
  
 $M = (4+6)/2$ 

$$i A[M] = X!$$

Luego devolvemos como solución M

$$X = 29$$

$$L = 4$$

$$R = 6$$

$$M = 5$$



## ¿Complejidad?



## ¿Complejidad?

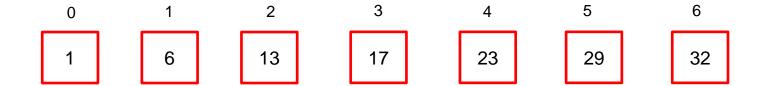
O(log(n))



Pero....

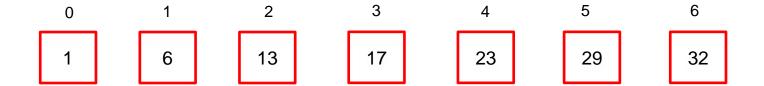
¿Y si el elemento que nos piden buscar NO está en la lista?





Encontrar el índice máximo del elemento menor o igual que X = 8

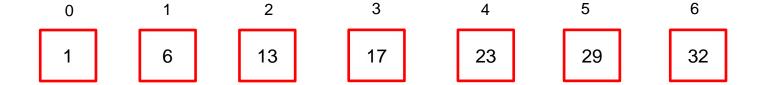




Encontrar el índice máximo del elemento menor o igual que X = 8



Máximo i tal que A[i] ≤ X



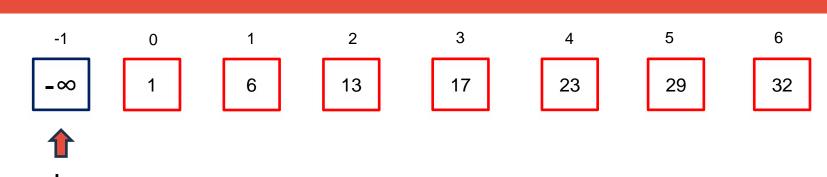
Encontrar el índice máximo del elemento menor o igual que X = 8



Máximo i tal que A[i] ≤ X

Se aplica una búsqueda binaria manteniendo que:

$$A[L] \le X$$
  
 $A[R] > X$ 



Invariantes:

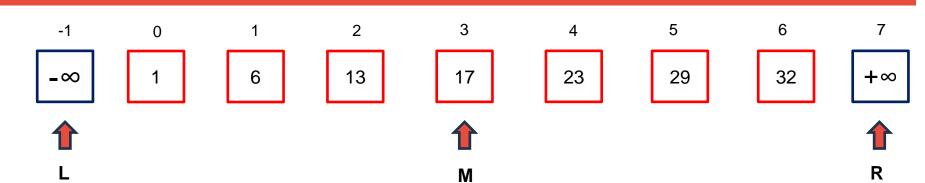
 $A[L] \le X$ A[R] > X



7

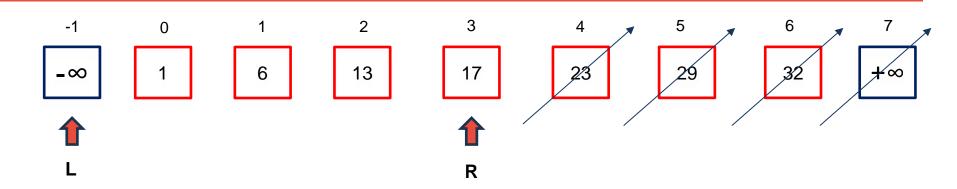
+∞

R



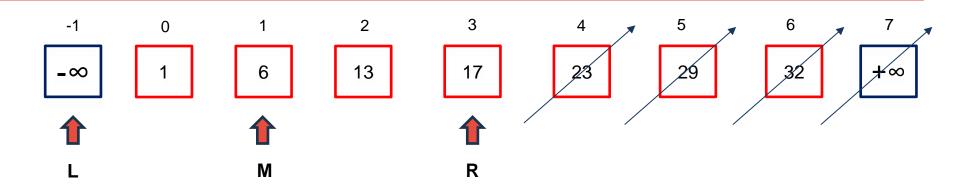
Invariantes:





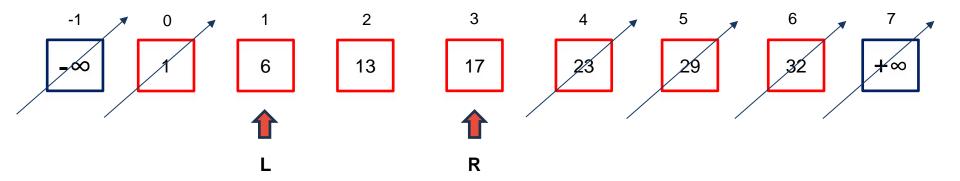
#### **Invariantes:**





#### **Invariantes:**



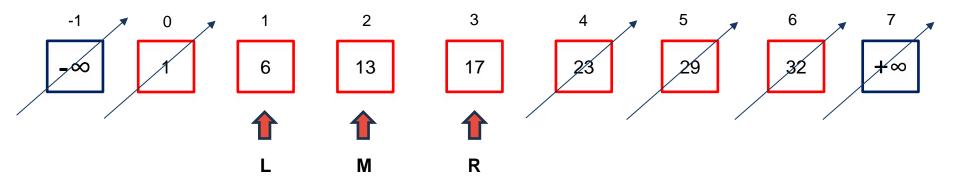


#### **Invariantes:**

 $A[L] \leq X$ 

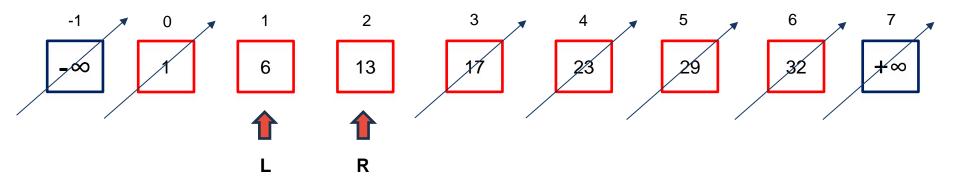
A[R] > X





#### **Invariantes:**



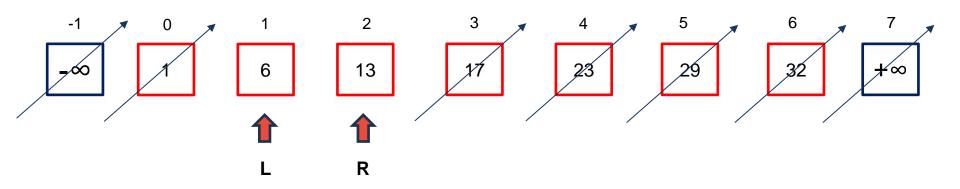


#### **Invariantes:**

 $A[L] \le X$ 

A[R] > X





El índice del elemento menor o igual que X se encuentra en L

Luego devolvemos L como solución

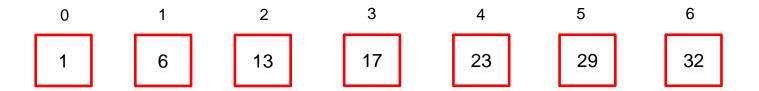
#### Invariantes:

 $A[L] \leq X$ 

A[R] > X



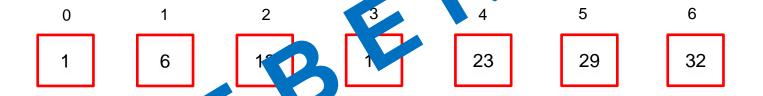
#### Y el caso contrario, ¿cómo sería?



Encontrar el índice mínimo del elemento mayor o igual que X = 8



# Y el caso contrario, ¿como sería?



Encontrar (in lice mínimo del elemento mayor o igual que X = 8



#### **Sliding Window**

Útil para problemas en los que queremos comprobar una característica de los intervalos de una lista.

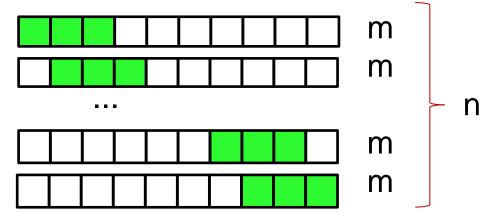
Tenemos dos índices para marcar los límites del intervalo. Puede ser de tamaño fijo o variable.

Se evitan cálculos redundantes y se reduce la complejidad.



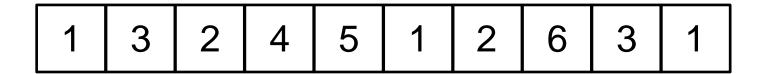
#### Sliding Window - Tamaño fijo

- Lista de tamaño n
- Ventana de tamaño m < n</li>
- Sin sliding window: complejidad O(n\*m)



Con siliding window: complejidad O(n)

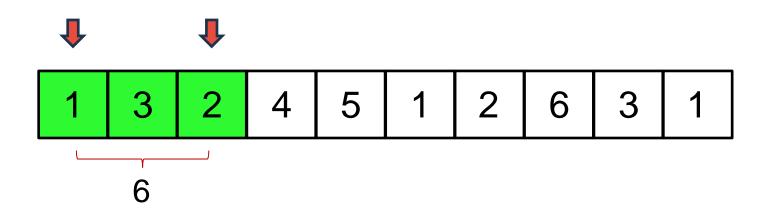




Vamos a ver un ejemplo con:

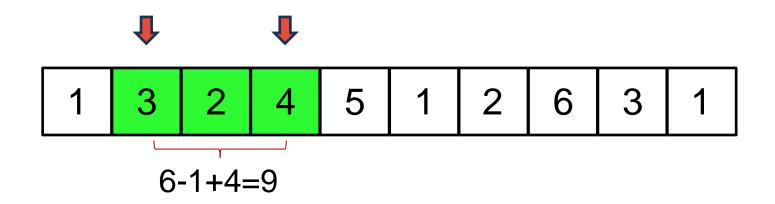
- n=10
- m=3
- Suma máxima en subintervalos de longitud m





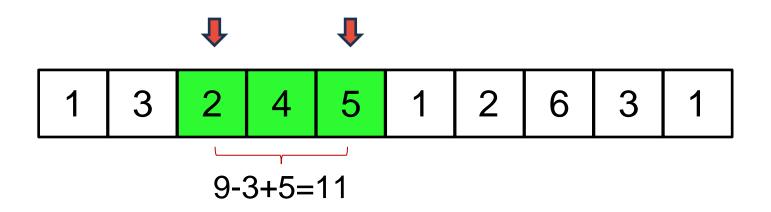
- i = 0
- j = 2
- Máximo = 6





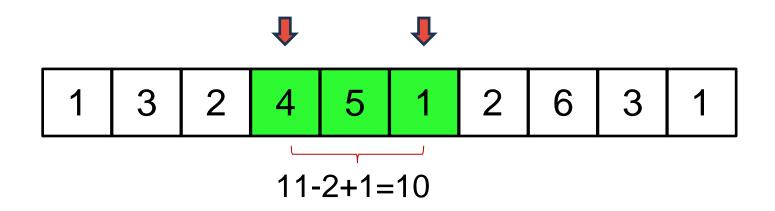
- i = 1
- j = 3
- Máximo = 9





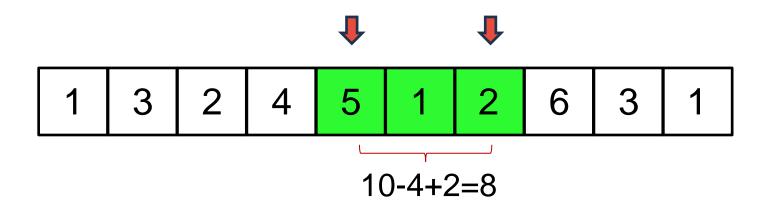
- i = 2
- j = 4
- Máximo = 11





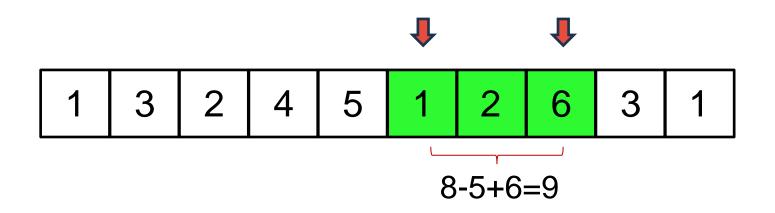
- i = 2
- j = 4
- Máximo = 11





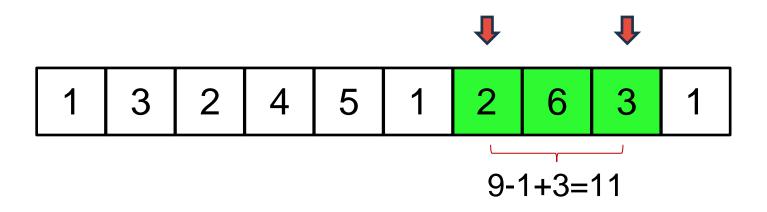
- i = 4
- j = 6
- Máximo = 11





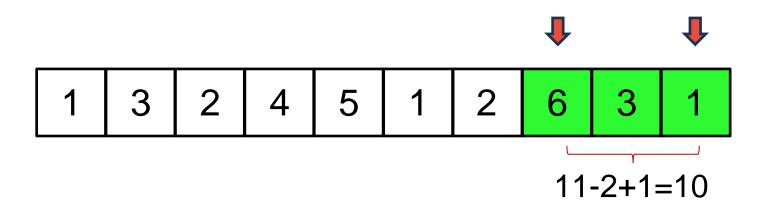
- i = 5
- j = 7
- Máximo = 11





- i = 6
- j = 8
- Máximo = 11





- i = 7
- j = 9
- Máximo = 11



- Lista de tamaño n
- Dos índices:
  - i ⇒ inicio del subintervalo
  - j ➡ final del subintervalo
- Si el intervalo no cumple la condición:
  - Aumentamos su tamaño ⇒ incrementamos j
- Si el intervalo supera la condición:
  - Reducimos su tamaño ⇒ incrementamos i



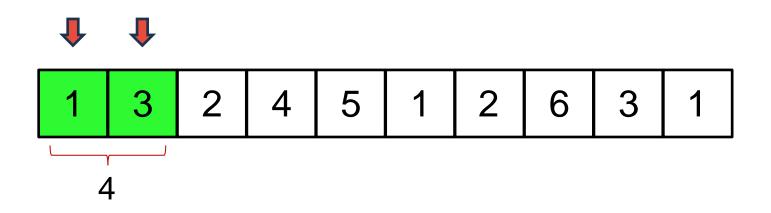




1

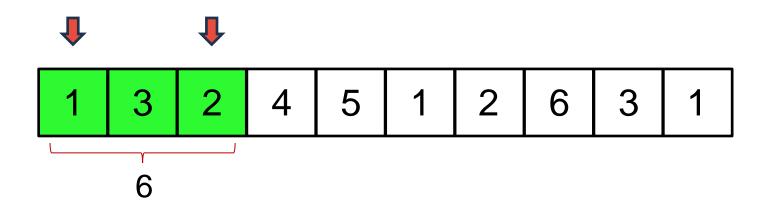
- i = 0
- j = 0
- Veces = 0





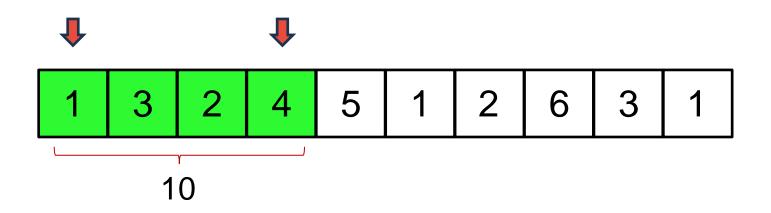
- i = 0
- j = 1
- Veces = 0





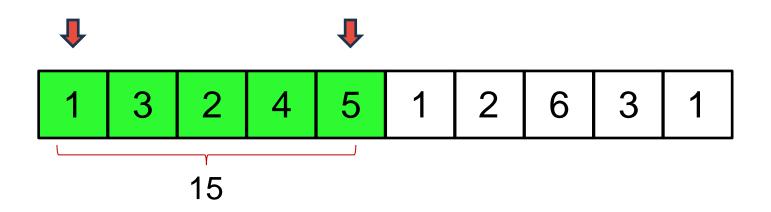
- i = 0
- j = 2
- Veces = 0





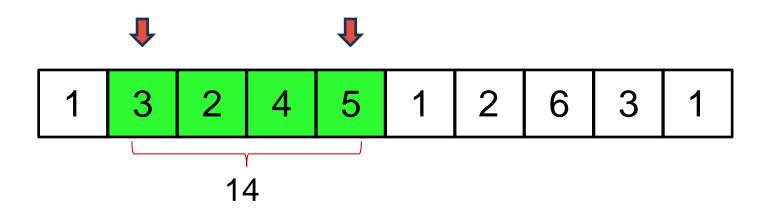
- i = 0
- j = 3
- Veces = 1





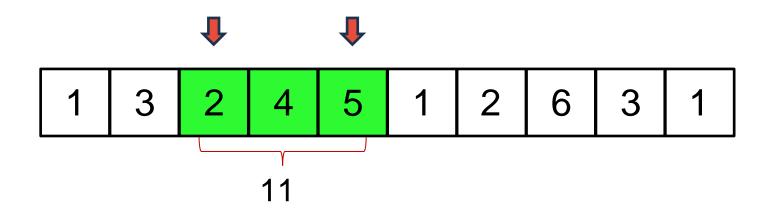
- i = 0
- i = 4
- Veces = 1





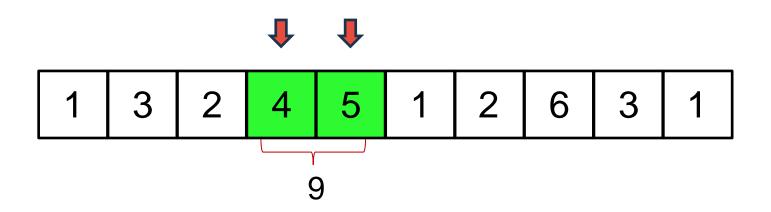
- i = 1
- j = 4
- Veces = 1





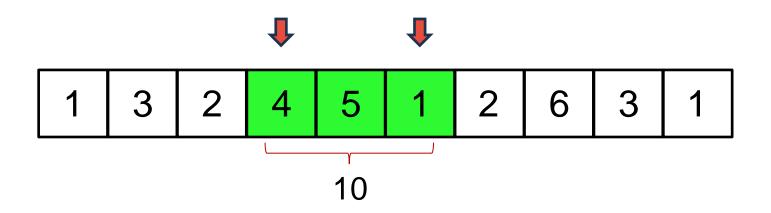
- i = 2
- j = 4
- Veces = 1





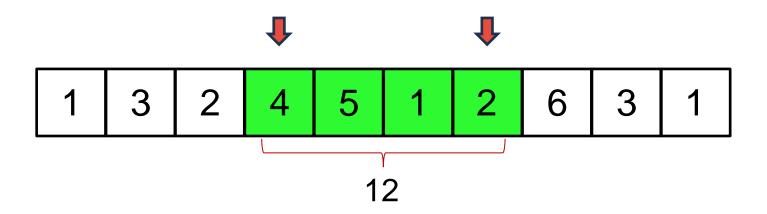
- i = 3
- j = 4
- Veces = 1





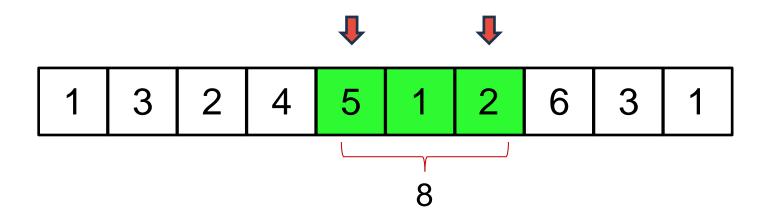
- i = 3
- j = 5
- Veces = 2





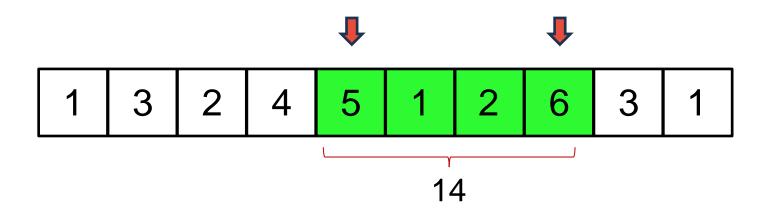
- i = 3
- j = 6
- Veces = 2





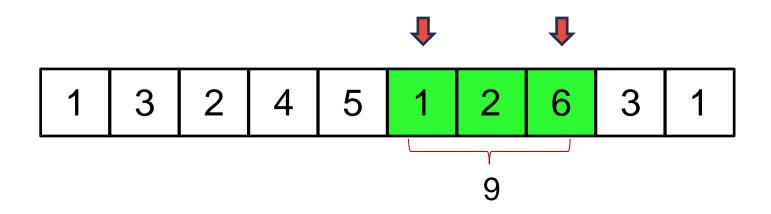
- i = 4
- j = 6
- Veces = 2





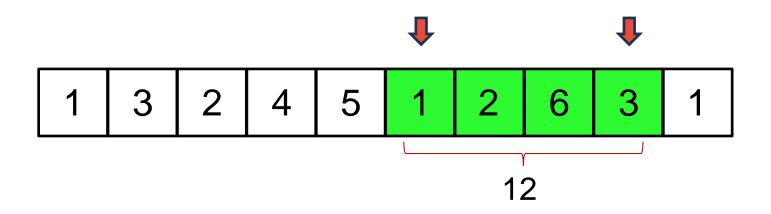
- i = 4
- j = 7
- Veces = 2





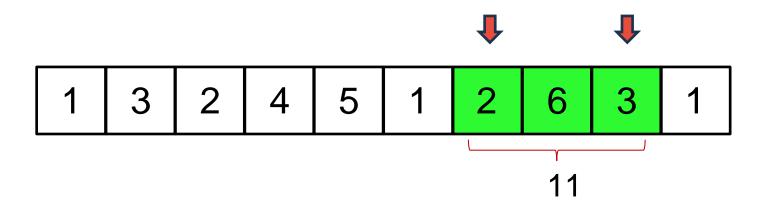
- i = 5
- j = 7
- Veces = 2





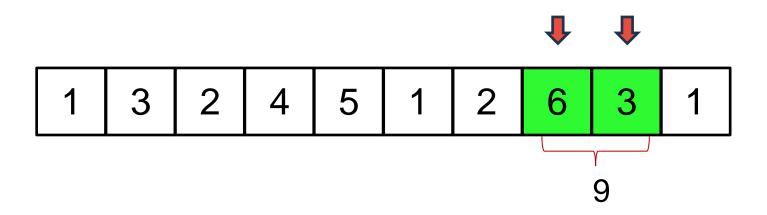
- i = 5
- j = 8
- Veces = 2





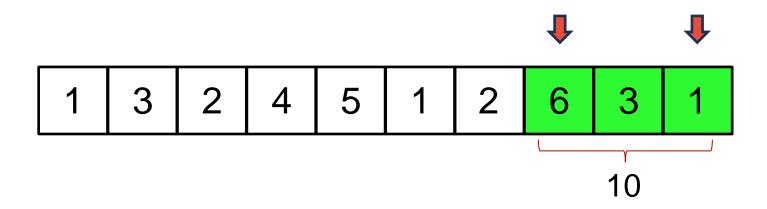
- i = 6
- j = 8
- Veces = 2





- i = 7
- j = 8
- Veces = 2





- i = 7
- j = 9
- Veces = 3



#### **Sliding Window - Ejemplo**

https://open.kattis.com/problems/martiandna



#### ¿PREGUNTAS?



PROBLEMAS PROPUESTOS

https://open.kattis.com/contests/dos5ks



#### HASTA LA SEMANA QUE VIENE!





@URJC\_CP @Dijkstraidos

