# Búsqueda binaria

Miguel Ortiz

Programación competitiva para ICPC

Octubre 2023

Dado un arreglo **ordenado** de enteros, indicar si contiene un elemento *val* o no.

Dado un arreglo **ordenado** de enteros, indicar si contiene un elemento *val* o no.

#### Algoritmo:

- Revisamos el elemento del medio
  - Si es val, terminamos
  - Si es mayor que val, buscamos en la mitad izquierda
  - Si es menor que val, buscamos en la mitad derecha

Dado un arreglo **ordenado** de enteros, indicar si contiene un elemento *val* o no.

#### Algoritmo:

- Revisamos el elemento del medio
  - Si es val, terminamos
  - Si es mayor que val, buscamos en la mitad izquierda
  - Si es menor que val, buscamos en la mitad derecha
- Hacemos lo mismo en las mitades más pequeñas hasta encontrar el número o hasta que no queden más elementos

Dado un arreglo **ordenado** de enteros, indicar si contiene un elemento *val* o no.

#### Algoritmo:

- Revisamos el elemento del medio
  - Si es val, terminamos
  - Si es mayor que val, buscamos en la mitad izquierda
  - Si es menor que val, buscamos en la mitad derecha
- Hacemos lo mismo en las mitades más pequeñas hasta encontrar el número o hasta que no queden más elementos
- Primero hay *n* candidatos, luego  $\frac{n}{2}$ , luego  $\frac{n}{4}$ , etc.
- $O(\log n)$

1

$$val = 22$$

1	4	5	8	11	19	21	22	25	29	31	37	42
lo						m						hi

$$val = 22$$

1	4	5	8	11	19	21	22	25	29	31	37	42
×	×	×	×	×	×	×	lo		m	m		hi

$$val = 22$$

1	4	5	8	11	19	21	22	25	29	31	37	42
×	×	×	X	×	×	×	lo		m			hi

$$val = 22$$

1	4	5	8	11	19	21	22	25	29	31	37	42
×	×	X	×	×	×	×	lo	hi	×	×	×	×
							m					

$$val = 22$$

1	4	5	8	11	19	21	22	25	29	31	37	42
×	×	×	×	×	×	×	lo	hi	×	×	×	×
							m					

$$val = 23$$

1	4	5	8	11	19	21	22	25	29	31	37	42
lo						m						hi

$$val = 23$$

_ 1	4	5	8	11	19	21	22	25	29	31	37	42
×	X	X	X	×	×	×	lo		m			hi

$$val = 23$$

1	4	5	8	11	19	21	22	25	29	31	37	42
×	×	X	×	×	×	×	lo	hi	×	×	×	×
							m					

$$val = 23$$

1	4	5	8	11	19	21	22	25	29	31	37	42
×	×	×	×	×	×	×	×	lo	×	×	×	×
								hi				
								m				

$$val = 23$$

```
... // leer n, val, arreglo a
int lo = 0, hi = n-1;
int res = -1;
while (lo <= hi) {
  int mid = (lo + hi) / 2;
  if (a[mid] == val) {
   res = mid;
   break;
 }
  else if (val < a[mid]) {</pre>
   hi = mid - 1;
  else { // val > a[mid]
   lo = mid + 1;
// val esta en la posicion res, -1 si no esta
```

- Trabajar sobre un rango de enteros
- $f(x) = \begin{cases} 1 & \text{si } x \text{ cumple la propiedad} \\ 0 & \text{si } x \text{ no cumple la propiedad} \end{cases}$
- f(x) es monótona  $\star$

- Trabajar sobre un rango de enteros
- $f(x) = \begin{cases} 1 & \text{si } x \text{ cumple la propiedad} \\ 0 & \text{si } x \text{ no cumple la propiedad} \end{cases}$
- f(x) es monótona  $\star$

$$val = 22 f(x) = \begin{cases} 1 & \text{si } x \ge val \\ 0 & \text{si } x < val \end{cases}$$

- Trabajar sobre un rango de enteros
- $f(x) = \begin{cases} 1 & \text{si } x \text{ cumple la propiedad} \\ 0 & \text{si } x \text{ no cumple la propiedad} \end{cases}$
- f(x) es monótona  $\star$

$$val = 22 f(x) = \begin{cases} 1 & \text{si } x \ge val \\ 0 & \text{si } x < val \end{cases}$$

Podemos buscar el primer 1 o el último 0

```
int lo = 0, hi = n-1;
int res = -1;
while (lo <= hi) {
 int mid = (lo + hi) / 2;
  if (f(mid) == 1) {
   res = mid; // mejor respuesta hasta ahora
   hi = mid - 1;
 else { // f(mid) == 0
   lo = mid + 1;
// Primer 1 esta en la posicion res
```

$$val = 25$$

1	4	5	8	11	19	21	22	25	29	31	37	42
lo						m						hi

val = 25

1	4	5	8	11	19	21	22	25	29	31	37	42
×	×	×	×	×	×	×	lo		m			hi
									res			

7

$$val = 25$$

1	4	5	8	11	19	21	22	25	29	31	37	42
×	×	×	×	×	×	×	lo	hi	×	×	×	×
							m					
									res			

$$val = 25$$

1	4	5	8	11	19	21	22	25	29	31	37	42
×	×	×	×	×	×	×	×	lo	×	×	×	×
								hi				
								m				
								res	res			

7

$$val = 25$$

1	4	5	8	11	19	21	22	25	29	31	37	42
×	×	×	×	×	×	×	×	×	×	×	×	×
							hi	lo				
								res	res			

7

Tenemos un arreglo a que contiene n enteros.

Se deben responder q consultas de la forma: Dados dos valores l y r, ¿cuantos elementos del arreglo a están en el rango [l,r]?

Tenemos un arreglo a que contiene n enteros.

Se deben responder q consultas de la forma: Dados dos valores l y r, ¿cuantos elementos del arreglo a están en el rango [l, r]?

No hay ninguna restriccion sobre el orden de los elementos.
 Podemos ordenar el arreglo para encontrar una función monótona

Tenemos un arreglo a que contiene n enteros.

Se deben responder q consultas de la forma: Dados dos valores l y r, ¿cuantos elementos del arreglo a están en el rango [l, r]?

- No hay ninguna restriccion sobre el orden de los elementos.
   Podemos ordenar el arreglo para encontrar una función monótona
- Para encontrar limite izquierdo, buscamos el primer elemento mayor o igual que I
- Función monótona 0, 0, ..., 0, 0, 0, 1, 1, 1, ...

Tenemos un arreglo a que contiene n enteros.

Se deben responder q consultas de la forma: Dados dos valores l y r, ¿cuantos elementos del arreglo a están en el rango [l, r]?

- No hay ninguna restriccion sobre el orden de los elementos.
   Podemos ordenar el arreglo para encontrar una función monótona
- Para encontrar limite izquierdo, buscamos el primer elemento mayor o igual que I
- Función monótona 0, 0, ..., 0, 0, 0, 1, 1, 1, ...
- Para encontrar el limite derecho, buscamos el ultimo elemento menor o igual que r
- Función monótona 1, 1, ..., 1, 1, 1, 0, 0, 0, ...

Tenemos n piezas rectangulares de tamaño  $a \times b$ . ¿Cuál es el tamaño más pequeño que puede tener el lado de un cuadrado que contenga a todas las piezas?

Tenemos n piezas rectangulares de tamaño  $a \times b$ . ¿Cuál es el tamaño más pequeño que puede tener el lado de un cuadrado que contenga a todas las piezas?

- Si las n piezas entran en un cuadrado de lado x, entrarán en uno de lado x+1
- Si las n piezas no entran en un cuadrado de lado x, no entrarán en uno de lado x-1

Tenemos n piezas rectangulares de tamaño  $a \times b$ . ¿Cuál es el tamaño más pequeño que puede tener el lado de un cuadrado que contenga a todas las piezas?

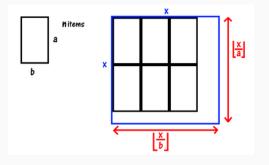
- Si las n piezas entran en un cuadrado de lado x, entrarán en uno de lado x+1
- Si las n piezas no entran en un cuadrado de lado x, no entrarán en uno de lado x-1
- Función monótona 0, 0, ..., 0, 0, 0, 1, 1, 1, ...

Tenemos n piezas rectangulares de tamaño  $a \times b$ . ¿Cuál es el tamaño más pequeño que puede tener el lado de un cuadrado que contenga a todas las piezas?

- Si las n piezas entran en un cuadrado de lado x, entrarán en uno de lado x+1
- Si las n piezas no entran en un cuadrado de lado x, no entrarán en uno de lado x-1
- Función monótona 0, 0, ..., 0, 0, 0, 1, 1, 1, ...
- A esta forma de aplicar búsqueda binaria se le llama binary search the answer.

Un cuadrado de  $x \cdot x$  puede:

- acomodar  $\lfloor \frac{x}{a} \rfloor$  piezas de un lado
- acomodar  $\lfloor \frac{x}{b} \rfloor$  piezas del otro lado



$$f(x) = \begin{cases} 1 & \text{si } \lfloor \frac{x}{a} \rfloor \cdot \lfloor \frac{x}{b} \rfloor \ge n \\ 0 & \text{si } \lfloor \frac{x}{a} \rfloor \cdot \lfloor \frac{x}{b} \rfloor < n \end{cases}$$

Tenemos n cuerdas, cada una de largo  $l_i$ . Necesitamos k cuerdas del mismo tamaño.

¿Cual es el largo mas grande que pueden tener las k cuerdas si podemos cortar las cuerdas originales de la forma que queramos?

La respuesta se considera correcta si el error relativo o absoluto no es mayor a  $10^{-6}\,$ 

Tenemos n cuerdas, cada una de largo  $l_i$ . Necesitamos k cuerdas del mismo tamaño.

¿Cual es el largo mas grande que pueden tener las k cuerdas si podemos cortar las cuerdas originales de la forma que queramos?

La respuesta se considera correcta si el error relativo o absoluto no es mayor a  $10^{-6}$ 

• Imaginemos que x es la respuesta optima

Tenemos n cuerdas, cada una de largo  $l_i$ . Necesitamos k cuerdas del mismo tamaño.

¿Cual es el largo mas grande que pueden tener las k cuerdas si podemos cortar las cuerdas originales de la forma que queramos?

La respuesta se considera correcta si el error relativo o absoluto no es mayor a  $10^{-6}$ 

- Imaginemos que x es la respuesta optima
- Podremos obtener k o mas cuerdas si las cortamos de largo menor que x
- Es imposible obtener k o mas cuerdas si las cortamos de largo mayor que x

Tenemos n cuerdas, cada una de largo  $l_i$ . Necesitamos k cuerdas del mismo tamaño.

¿Cual es el largo mas grande que pueden tener las k cuerdas si podemos cortar las cuerdas originales de la forma que queramos?

La respuesta se considera correcta si el error relativo o absoluto no es mayor a  $10^{-6}$ 

- Imaginemos que x es la respuesta optima
- Podremos obtener k o mas cuerdas si las cortamos de largo menor que x
- Es imposible obtener k o mas cuerdas si las cortamos de largo mayor que x
- La funcion es monótona ..., 1, 1, 0, 0, ... sobre un rango **continuo**

Input de ejemplo	Output de ejemplo
4 11 802 743 457 539	200.5

 $\bullet\,$  Se pueden obtener al menos 11 cuerdas de largo 200.5

Input de ejemplo	Output de ejemplo				
4 11 802 743 457 539	200.5				

- Se pueden obtener al menos 11 cuerdas de largo 200.5
- Tambien se pueden obtener al menos 11 cuerdas de largo 200.4, 200.45, 200.499999, etc.

Input de ejemplo	Output de ejemplo				
4 11 802 743 457 539	200.5				

- Se pueden obtener al menos 11 cuerdas de largo 200.5
- Tambien se pueden obtener al menos 11 cuerdas de largo 200.4, 200.45, 200.499999, etc.
- No es necesario que la respuesta sea exacta, pero debe ser un valor muy cercano.

```
\dots // leer n, k, arreglo l
double lo = 0, hi = cuerdaMasLarga;
double res = -1;
while (lo <= hi) {
  double mid = (lo + hi) / 2;
 int cuerdas = 0;
  for (int i = 0; i < n; i++) {
    cuerdas += floor(l[i] / mid);
 }
  if (cuerdas >= k) {
   res = mid;
    lo = mid + ???;
  else {
   hi = mid - ???;
```

```
\dots // leer n, k, arreglo l
double lo = 0, hi = cuerdaMasLarga;
for (int aux = 0; aux < 50; aux++) {
 double mid = (lo + hi) / 2;
 int cuerdas = 0;
  for (int i = 0; i < n; i++) {
    cuerdas += floor(l[i] / mid);
 }
  if (cuerdas >= k) lo = mid;
 else hi = mid;
```

```
\dots // leer n, k, arreglo l
double lo = 0, hi = cuerdaMasLarga;
for (int aux = 0; aux < 50; aux++) {
  double mid = (lo + hi) / 2;
  int cuerdas = 0;
  for (int i = 0; i < n; i++) {
    cuerdas += floor(l[i] / mid);
 }
  if (cuerdas >= k) lo = mid;
  else hi = mid;
}
```

Cada iteracion reduce el rango de posibilidades a la mitad

```
\dots // leer n, k, arreglo l
double lo = 0, hi = cuerdaMasLarga;
for (int aux = 0; aux < 50; aux++) {
  double mid = (lo + hi) / 2;
  int cuerdas = 0;
  for (int i = 0; i < n; i++) {
    cuerdas += floor(l[i] / mid);
 }
  if (cuerdas >= k) lo = mid;
  else hi = mid:
}
```

- Cada iteracion reduce el rango de posibilidades a la mitad
- Luego de 50 iteraciones, el rango sera  $\frac{maxCuerda}{2^{50}}$

```
\dots // leer n, k, arreglo l
double lo = 0, hi = cuerdaMasLarga;
for (int aux = 0; aux < 50; aux++) {
  double mid = (lo + hi) / 2;
  int cuerdas = 0;
  for (int i = 0; i < n; i++) {
    cuerdas += floor(l[i] / mid);
 }
  if (cuerdas >= k) lo = mid;
  else hi = mid:
}
```

- Cada iteración reduce el rango de posibilidades a la mitad
- Luego de 50 iteraciones, el rango sera  $\frac{maxCuerda}{2^{50}}$
- Probablemente suficientemente preciso