

Búsquedas

El proceso de encontrar un elemento específico de un array se denomina *búsqueda*.

Se examinarán dos técnicas de búsqueda:

- *búsqueda lineal o secuencial*, la técnica más sencilla, y
- *búsqueda binaria o dicotómica*, la técnica más eficiente.

Búsqueda secuencial

- Busca un elemento de una lista utilizando un valor destino llamado **clave**.
- En una búsqueda secuencial (a veces llamada **búsqueda lineal**), los elementos de una lista o vector se exploran (se examinan) en secuencia, uno después de otro.
- El algoritmo de búsqueda secuencial compara cada elemento del array con la *clave* de búsqueda.
- Dado que el array no está en un orden prefijado, es probable que el elemento a buscar pueda ser el primer elemento, el último elemento o cualquier otro.
- El método de búsqueda lineal funcionará bien con arrays o vectores pequeños o no ordenados.
- La eficiencia de la búsqueda secuencial es pobre, tiene complejidad lineal, $O(n)$.

Búsqueda binaria

- Se aplica a cualquier lista.
- Si la lista está ordenada, la *búsqueda binaria* proporciona una técnica de búsqueda mejorada.
- Básicamente se trata de, en una lista ordenada, situarse en el centro de la lista y se comprueba si la clave coincide con el valor del elemento central. Si no se encuentra el valor de la clave, se sigue la búsqueda en la mitad inferior o superior del elemento central de la lista.
- Al estar los datos de la lista ordenados se puede acortar el tiempo de búsqueda.

Ejemplo de búsqueda binaria

Se desea buscar el elemento 225 y ver si se encuentra en el conjunto de datos siguiente:

a[0]	a[1]	a[2]	a[3]	a[4]	a[5]	a[6]	a[7]
13	44	75	100	120	275	325	510



El punto central de la lista es el elemento a[3] (100). El valor que se busca es 225, mayor que 100; por consiguiente, la búsqueda continúa en la mitad superior del conjunto de datos de la lista, es decir, en la sublista,

a[4]	a[5]	a[6]	a[7]
120	275	325	510

Ejemplo de búsqueda binaria

a[4]	a[5]	a[6]	a[7]
120	275	325	510

Ahora el elemento mitad de esta sublista a[5] (275). El valor buscado, 225, es menor que 275 y, por consiguiente, la búsqueda continúa en la mitad inferior del conjunto de datos de la lista actual; es decir, en la sublista de un único elemento:

a[4]
120

El elemento mitad de esta sublista es el propio elemento a[4] (120). Al ser 225 mayor que 120, la búsqueda debe continuar en una sublista vacía. Se concluye indicando que no se ha encontrado la clave en la lista.

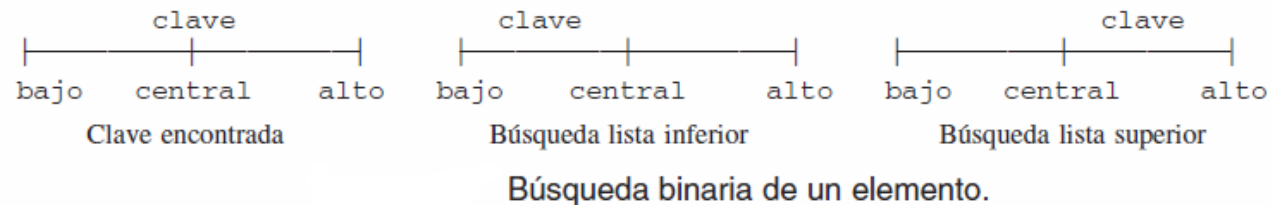
Algoritmo y codificación de la búsqueda binaria

Suponiendo que la lista está almacenada como un array, los índices de la lista son: $\text{bajo} = 0$ y $\text{alto} = n-1$ y n es el número de elementos del array, los pasos a seguir:

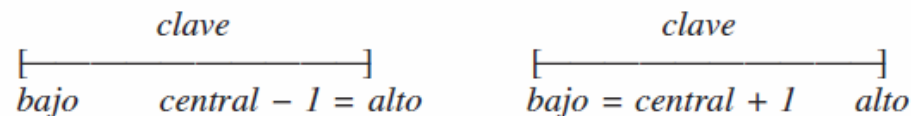
1. Calcular el índice del punto central del array

$$\text{central} = (\text{bajo} + \text{alto}) / 2 \quad (\text{división entera})$$

2. Comparar el valor de este elemento central con la clave:



- Si $a[\text{central}] < \text{clave}$, la nueva sublista de búsqueda tiene por valores extremos de su rango $\text{bajo} = \text{central} + 1 \dots \text{alto}$.
- Si $\text{clave} < a[\text{central}]$, la nueva sublista de búsqueda tiene por valores extremos de su rango $\text{bajo} \dots \text{central} - 1$.



El algoritmo se termina bien porque se ha encontrado la clave o porque el valor de *bajo* excede a *alto* y el algoritmo devuelve el indicador de fallo de -1 (*búsqueda no encontrada*).

Ejemplo

Sea el array de enteros A (-8, 4, 5, 9, 12, 18, 25, 40, 60), buscar la clave, clave = 40.

1.

a[0]	a[1]	a[2]	a[3]	a[4]	a[5]	a[6]	a[7]	a[8]	
-8	4	5	9	12	18	25	40	60	bajo = 0 alto = 8

↑
central

$$central = \frac{bajo + alto}{2} = \frac{0 + 8}{2} = 4$$

clave (40) > a[4] (12)

2. Buscar en sublista derecha

18	25	40	60	bajo = 5 alto = 8
----	----	----	----	----------------------

↑

$$central = \frac{bajo + alto}{2} = \frac{5 + 8}{2} = 6 \quad (\text{división entera})$$

clave (40) > a[6] (25)

3. Buscar en sublista derecha

40	60	bajo = 7 alto = 8
----	----	----------------------

↑

$$central = \frac{bajo + alto}{2} = \frac{7 + 8}{2} = 7$$

clave (40) = a[7] (40) (búsqueda con éxito)

4. El algoritmo ha requerido 3 comparaciones frente a 8 comparaciones ($n - 1$, $9 - 1 = 8$) que se hubieran realizado con la búsqueda secuencial.

Conclusiones

- La búsqueda secuencial se aplica para localizar una clave en un vector no ordenado.
- Para aplicar el algoritmo de búsqueda binaria la lista, o vector, donde se busca debe de estar ordenado.
- La complejidad de la búsqueda binaria es logarítmica, **$O(\log n)$** , más eficiente que la búsqueda secuencial que tiene complejidad lineal, **$O(n)$** .

Ejercicios

1. Ejecutar y analizar el código fuente dado.
2. Retomar el ejercicio y finalizar el punto 5 con el ordenamiento por burbujeo.
3. Agregar al mismo la función de búsqueda binaria de un elemento.

Fin