

Búsqueda Binaria

Alberto Valderruten

Dept. de Ciencias de la Computación y Tecnologías de la Información
Universidade da Coruña

alberto.valderruten@udc.es

Búsqueda Binaria (1)

- Ejemplo de *algoritmo logarítmico*
- Dados x y un vector *ordenado* a_1, a_2, \dots, a_n de enteros,

$$\text{devolver: } \begin{cases} i \text{ si } \exists a_i = x \\ \text{"elemento no encontrado"} \end{cases}$$

→ Comparar x y a_{medio} , con $\text{medio} = (i + j) \text{div} 2$,
siendo $a_i \dots a_j$ el *espacio de búsqueda*:

- ❶ $x = a_{\text{medio}}$: terminar (interrupción)
 - ❷ $x > a_{\text{medio}}$: seguir buscando en $a_{\text{medio}+1} \dots a_j$
 - ❸ $x < a_{\text{medio}}$: seguir buscando en $a_i \dots a_{\text{medio}-1}$
- ¿nº iter? \leftrightarrow evolución del tamaño d del espacio de búsqueda

$$\text{Invariante: } d = j - i + 1$$

$$\text{¿Cómo decrece } d? \begin{cases} i \leftarrow \text{medio} + 1 \\ j \leftarrow \text{medio} - 1 \end{cases}$$

- *Peor caso*: se alcanza la terminación “normal” del bucle $\equiv i > j$

Búsqueda Binaria (2)

función Búsqueda Binaria (x, a[1..n]) : posición
 {a: vector ordenado de modo no decreciente}

```

{1}      i := 1 ; j := n ;                                {espacio de búsqueda: i..j}
{2}      mientras i <= j hacer
{3}          medio := (i + j) div 2 ;
{4}          si a[medio] < x entonces
{5}              i := medio + 1
{6}          sino si a[medio] > x entonces
{7}              j := medio - 1
{8}          sino devolver medio                            {se interrumpe el bucle}
          fin mientras;
{9}      devolver "elemento no encontrado"                  {fin normal del bucle}
fin función
  
```

Búsqueda Binaria (3) - Análisis del peor caso

- Sea $\langle d, i, j \rangle$ iteración $\langle d', i', j' \rangle$:

1 $i \leftarrow \text{medio} + 1$:

$$i' = (i + j) \text{div} 2 + 1$$

$$j' = j$$

$$\begin{aligned} d' &= j' - i' + 1 &&= j - (i + j) \text{div} 2 - 1 + 1 \\ &&&\leq j - (i + j - 1) / 2 \\ &&&= (j - i + 1) / 2 \\ &&&= d / 2 \end{aligned}$$

$$\rightarrow d' \leq d / 2$$

2 $j \leftarrow \text{medio} - 1$:

$$i' = i$$

$$j' = (i + j) \text{div} 2 - 1$$

$$\begin{aligned} d' &= j' - i' + 1 &&= (i + j) \text{div} 2 - i - 1 + 1 \\ &&&\leq (i + j) / 2 - i \\ &&&< (j - i + 1) / 2 \\ &&&= d / 2 \end{aligned}$$

$$\rightarrow d' < d / 2 \quad (\text{decrece más rápido})$$

Búsqueda Binaria (4) - Análisis del peor caso

- ¿ $T(n)$? Sea d_l : d después de la l -ésima iteración

$$\begin{cases} d_0 = n \\ d_l \leq d_{l-1}/2 \quad \forall l \geq 1 \end{cases} \quad (\text{inducción}) \rightarrow d_l \leq n/2^l$$

hasta $d < 1 \rightarrow l = \lceil \log_2 n \rceil + 1 = O(\log n)$ iteraciones

Cada iteración es $\Theta(1)$ (reglas) $\Rightarrow T(n) = O(\log n)$

- **Razonamiento alternativo:** pensar en versión recursiva

$$T(n) = \begin{cases} 1 & \text{si } n = 0, 1 \\ T(n/2) + 1 & \text{si } n > 1 \end{cases}$$

Resolver recurrencia (Cf. seminario) $\rightarrow T(n) = \Theta(\log n)$

- **Observaciones:**

- Pensar en versión recursiva puede ser otro recurso útil
- \rightarrow Algoritmo de reducción
- $T(n) = \Theta(\log n)$

\leftrightarrow los datos ya están en memoria (Cf. Modelo de

Computación)

Búsqueda Binaria (5) - Ejercicios

- 1 Caracterización del mejor caso (¿cuándo se produce?)
- 2 Análisis del mejor caso
- 3 Caracterización del peor caso
- 4 Demuestre, aplicando las reglas de forma detallada, que cada iteración es $\Theta(1)$
- 5 Resuelva la recurrencia de la versión recursiva
- 6 Diseñe el algoritmo recursivo