

LISTA 5

①

a)

1 BUSCA BINARIA (A, V, menor, alto)

2 WHILE (BAIXO \leq ALTO) DO3 $MIO \leftarrow \lfloor (BAIXO + ALTO) / 2 \rfloor$ 4 WHILE (IF $V \neq A[MIO]$) DO5 $MIO \leftarrow \lfloor (BAIXO + MIO) / 2 \rfloor$ $\theta(2)$ 6 IF (BAIXO $< MIO$) DO7 $BAIXO \leftarrow MIO + 1$

8 ELSE

9 $ALTO \leftarrow MIO - 1$

10 END IF

11 END WHILE

12 RETORNA \rightarrow

b)

 $n \rightarrow n/2 \rightarrow n/4 \rightarrow n/8 \rightarrow n/16$ $n/2^1 \quad n/2^2 \quad n/2^3 \quad n/2^4$ $Quanto \quad \frac{n}{n} = \frac{n}{2^i} = n = 2^i$ $\lg n = \lg 2^i$ $\lg n = i$ $i = \lg n$ $\Theta(\lg n)$
vezes.

_ / _ / _

S T Q Q S S D

é o tamanho do problema.

Note que os casos 3-10 são os
primeiros exemplos do algoritmo. Com isso,
basta analisar o comportamento do
algoritmo para calcular o
custo do trabalho.

Note que de maneira geral, o
custo interno é de $\Theta(1)$.

Como se trata de uma busca binária,
o problema é inicialmente dividido
em subproblemas de tamanho 2.

No melhor caso, o valor a ser buscado
está no meio da array, obtendo um
custo de $\Theta(1)$.

No pior caso, o valor a ser buscado
não é encontrado. Logo, o problema
será subdividido ao máximo ($n/2, n/2, n/2, \dots, n/2$).
Portanto, serão necessárias i iterações,
logo, no pior caso $n = 2^i$ e $i = \lg(n)$.
Assim, o caso se repete $\Theta(\lg n)$ vezes.
Logo, no pior caso, o custo total
do trabalho é de $\Theta(\lg n) \cdot \Theta(1) = \Theta(\lg n)$.

c)

```

1 Busca Binaria (A, V, menor, maior)
2   IF (menor > maior) DO
3     RETURN -1
4   meio ← (menor + maior) / 2
5   IF V = A[meio] DO
6     RETURN meio       $\Theta(1)$ 
7   IF V > A[meio]
8     RETURN Busca Binaria (A, V, menor+1, maior)  $T(n/2)$ 
9   ELSE
10    RETURN Busca Binaria (A, V, menor+1, maior)  $T(n/2)$ 

```

d)

$$T(n) = T(n/2) + 1$$

RESOLVENDO PELO M.M.

$$a = 1 \quad n^{\log_2 1} = n^{\log_2 1} = n^0$$

$$b = 2$$

$$f(n) = 1 \quad 1 = \Theta(1)$$

Logo temos o caso 2 do M.M.

$$\text{Portanto, } T(n) = \Theta(n^{\log_2 1}, \lg n) \\ = \Theta(\lg n)$$