

$\text{altura Vacio} = 0$
 $\text{altura (H x)} = 1$
 $\text{altura (AB r t1 t2)} = 1 + \max(\text{altura t1}, \text{altura t2})$

$\text{nodos Vacio} = 0$
 $\text{nodos (H x)} = 1$
 $\text{nodos (AB r t1 t2)} = 1 + (\text{nodos t1}) + (\text{nodos t2})$

Altura	#Max de nodos
0	0
1	1
2	3
3	7
4	15
...	
n	$(2^n) - 1$

Una propiedad que se cumple en los árboles binarios
 $\text{nodos t} \leq (2^{\text{altura t}}) - 1$

Casos Base:

a) $t = \text{Vacio}$

$\text{nodos Vacio} = 0$

$$2^{(\text{altura Vacio})} - 1 = 2^0 - 1 = 1 - 1 = 0$$

b) $t = \text{H x}$

$\text{nodos (H x)} = 1$

$$2^{(\text{altura (H x)})} - 1 = 2^1 - 1 = 1$$

Hipotesis Inductiva

Suponemos que la propiedad se cumple para cualquier árbol t

$$\text{nodos } t \leq (2^{(\text{altura } t)}) - 1$$

Particularmente para t_1 y t_2

$$\text{nodos } t_1 \leq (2^{(\text{altura } t_1)}) - 1$$

$$\text{nodos } t_2 \leq (2^{(\text{altura } t_2)}) - 1$$

Caso recursivo:

$t = AB \text{ r } t_1 \text{ } t_2$

$$\begin{aligned} \text{nodos } (AB \text{ r } t_1 \text{ } t_2) &= 1 + \text{nodos } t_1 + \text{nodos } t_2 \\ &\leq 1 + [(2^{(\text{altura } t_1)}) - 1] + [(2^{(\text{altura } t_2)}) - 1] \\ &= 2^{(\text{altura } t_1)} + 2^{(\text{altura } t_2)} - 1 \\ -- \text{ altura } t_1 &\leq \max \{ \text{altura } t_1, \text{altura } t_2 \} \\ -- \text{ altura } t_2 &\leq \max \{ \text{altura } t_1, \text{altura } t_2 \} \\ &\leq 2^{\max \{ \text{altura } t_1, \text{altura } t_2 \}} + \\ &\quad 2^{\max \{ \text{altura } t_1, \text{altura } t_2 \}} - 1 \\ -- 2^n + 2^n &= 2(2^n) = 2^{(1+n)} \\ &= 2^{(1+\max \{ (\text{altura } t_1), (\text{altura } t_2) \})} - 1 \\ &= 2^{(\text{altura } (AB \text{ r } t_1 \text{ } t_2))} - 1 \end{aligned}$$

hojas Vacio = 0

hojas (H x) = 1

hojas (Ab r t1 t2) = hojas t1 + hojas t2

Propiedad: Para todo árbol binario t, con
(altura t) > 0

hojas t $\leq 2^{[(\text{altura t})-1]}$

Caso Base:

t = (H x)

hojas (H x) = 1

$2^{[(\text{altura (H x)})-1]} = 2^{[1-1]} = 1$

altura

0

1

2

3

4

...

n



máximo de hojas

0

1

2

4

8

$2^{(n-1)}$

Hipótesis Inductiva: Suponemos que se cumple para t_1 y t_2

$$\text{hojas } t_1 \leq 2^{[(\text{altura } t_1)-1]}$$

$$\text{hojas } t_2 \leq 2^{[(\text{altura } t_2)-1]}$$

Paso inductivo:

$$\text{PD } \text{hojas } (AB \text{ r } t_1 \text{ } t_2) \leq 2^{[(\text{altura } (AB \text{ r } t_1 \text{ } t_2))-1]}$$

$$\text{hojas } (AB \text{ r } t_1 \text{ } t_2) = \text{hojas } t_1 + \text{hojas } t_2$$

$$\leq 2^{[(\text{altura } t_1)-1]} + 2^{[(\text{altura } t_2)-1]}$$

$$\leq 2^{[\max\{\text{altura } t_1, \text{altura } t_2\} - 1]} + 2^{[\max\{\text{altura } t_1, \text{altura } t_2\} - 1]}$$

$$= 2^{[1 + \max\{\text{altura } t_1, \text{altura } t_2\} - 1]} + 2^{[\max\{\text{altura } t_1, \text{altura } t_2\} - 1]}$$

$$= 2^{[\max\{\text{altura } t_1, \text{altura } t_2\}]}$$

$$= 2^{[1 + \max\{\text{altura } t_1, \text{altura } t_2\} - 1]}$$

$$= 2^{[(\text{altura } (AB \text{ r } t_1 \text{ } t_2))-1]}$$