

### Ejercicio 3

► Tamaño del problema  $\Rightarrow n = \text{ult} - \text{pri}$

► Si presenta caso mejor/peor, primero descompongamos el return

$\text{return}(\text{pal}[\text{pri}] == \text{pal}[\text{ult}] \ \&\& \ \text{palind}(\text{pal}, \text{pri}+1, \text{ult}-1))$  es igual a

$\text{if}(\text{pal}[\text{pri}] == \text{pal}[\text{ult}]) \text{return} \text{palind}(\text{pal}, \text{pri}+1, \text{ult}-1)$

$\text{else return pal}[\text{pri}] == \text{pal}[\text{ult}]$

• Por lo que podemos distinguir un caso mejor (cuando  $\text{pal}[\text{pri}] != \text{pal}[\text{ult}]$ ) y un caso peor ( $\text{pal}[\text{pri}] == \text{pal}[\text{ult}]$ )

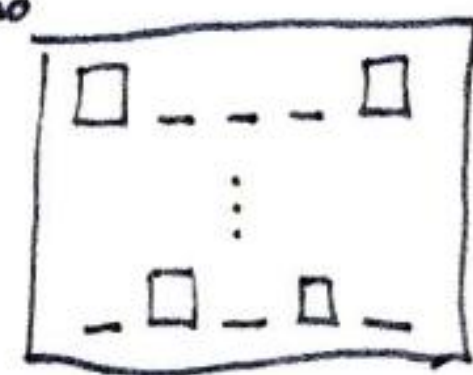
Relación de recurrencia:

Caso mejor: 
$$f(n) = \begin{cases} 1 & n = 0 \\ n & n > 0 \end{cases}$$

como no se llama a la función recursiva, el coste será simplemente  $\Omega(n)$

Caso peor: 
$$f(n) = \begin{cases} 1 & n = 0 \\ n + f(n-2) & n > 0 \end{cases}$$

↗ le restamos 2 a n porque estamos acorandando el pri y ult una unidad cada uno



$$f(n) = \underline{n + f(n-2)} = n + [n-2 + f(n-4)] = \underline{2n-2 + f(n-4)}$$

$$= 2n-2 + [n-4 + f(n-6)] = \underline{3n-6 + f(n-6)} = 3n-6 + [n-6 + f(n-8)]$$

$$= \underline{4n-12 + f(n-8)}$$

$$= \sum_{j=0}^{i-1} (n-2j) + f(\underbrace{n-2i}_0) \quad n-2i=0 \Rightarrow i=n/2$$

$$\Rightarrow f(n) = \sum_{j=0}^{n-1} (n-2j) + f(0) = \frac{n^2}{2} + 1$$

$$\boxed{\text{coste} = O(n^2)}$$