

$\{ (A): 2 \} (Y \in S \rightarrow \text{cantidad de Elem que Divide } (Y, S))$
 \leq
 $\text{cantidad de Elemos que Divide } (X, S)$

$\text{cantidad de Elemos que Divide } (X, S)$

$\text{aux. cantidad de Elemos que Divide } (n: 2, s: \text{seq}(2)) : N$

$$= \left(\sum_{i=1}^{|S|-1} 1 \right) \left(\text{if } S[i] \bmod n = 0 \text{ then } 1 \text{ else } 0 \text{ f.} \right)$$

(d) • precond
 - la cantidad que divide debe ser mayor

• postcond

- la cantidad en otro subarray la cantidad original
- la cantidad de los cambios de array debe ser mínimo

Proc. Selecciona Con El Mayor Valor $\{ s: s: \text{seq}(2) \} : \text{seq}(2)$

Requiere: $\{ |S| \geq 2 \}$

$(A): 2 \} (0 \leq i < |S| \rightarrow L[SC[i]] > 0)$

asegura $\{ \text{res} \in N \}$

$(A): 2 \} (0 \leq i < |S| \rightarrow L[\text{constru Al Mayor Valor}(\text{res}, S[i])])$

Proc. Construye Al Mayor Valor $(s_1: \text{seq}(2), s_2: \text{seq}(2))$

$\{ (E): 2 \} (0 \leq i < |S_1| \wedge (A_5: 2) (0 \leq j < |S_2| \rightarrow L[S_1[i]] \geq S_2[j]))$