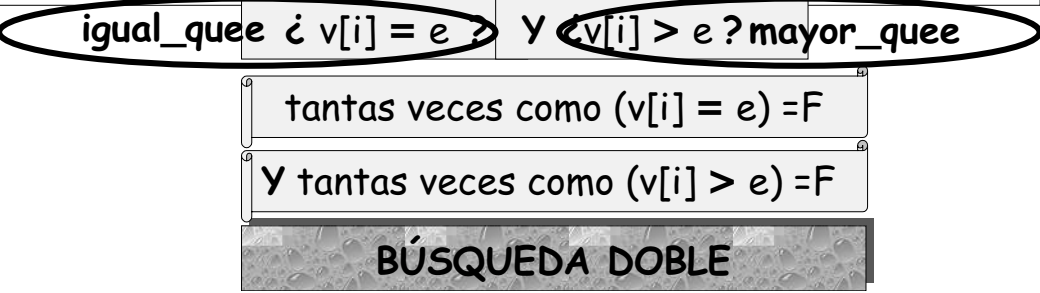


Ejemplo: sea v un vector con n componentes de tipo carácter ordenadas ascendentemente. Indicar si el carácter e está en v

algoritmo doble (**DATOS** v : vector[1..Nmax] de carácter;
 n : entero; e : carácter;
RESULTADOS está_enasc: lógico)
 $P = \{1 \leq n \leq Nmax \wedge (\forall i: 1 \leq i < n: v[i] \leq v[i+1])\}$
 $Q = \{\text{está_enasc} = (\exists i: 1 \leq i \leq n: (v[i] = e))\}$



Ejemplo: sea v un vector con n componentes de tipo carácter ordenadas ascendentemente. Indicar si el carácter e está en v

algoritmo doble (**DATOS** v : vector[1..Nmax] de carácter;
 n : entero; e : carácter;
RESULTADOS está_enasc: lógico)
 $P = \{1 \leq n \leq Nmax \wedge (\forall i: 1 \leq i < n: v[i] \leq v[i+1])\}$
 $Q = \{\text{está_enasc} = (\exists i: 1 \leq i \leq n: (v[i] = e \vee v[i] > e))\}$



Ejemplo: sea v un vector con n componentes de tipo carácter ordenadas ascendentemente. Indicar si el carácter e está en v

algoritmo doble (**DATOS** v : vector[1..Nmax] de carácter;
 n : entero; e : carácter;
RESULTADOS $está_enasc$: lógico)

$$P = \{ 1 \leq n \leq Nmax \wedge (\forall i: 1 \leq i < n: v[i] \leq v[i+1]) \}$$

$$Q = \{ está_enasc = (\exists i: 1 \leq i \leq n: (v[i] = e$$

BÚSQUEDA DOBLE

$$\wedge (\forall j: 1 \leq j \leq i: v[j] \leq e)$$

$$\wedge (\forall j: i < j \leq n: v[j] \geq e)) \}$$

$$\neg (\exists j: 1 \leq j \leq i: v[j] > e) \text{ mayor_quee}$$

$$Q = \{ está_enasc = (\exists i: 1 \leq i \leq n: (v[i] = e \text{ =igual_quee} \wedge \neg (\exists j: 1 \leq j \leq i: v[j] > e) \text{ mayor_quee} \wedge (\forall j: i < j \leq n: v[j] \geq e))) \}$$

BÚSQUEDA DOBLE

si igual mayor , está en pos

$I = \{ \forall i: 1 \leq i \leq pos-1: v[i] \neq e \wedge$

$igual_quee = (\exists i: 1 \leq i \leq pos: v[i] = e) \wedge$

$\wedge 0 \leq pos \leq n \}$

$$Q = \{ \text{está_enasc} = (\exists i: 1 \leq i \leq n: (v[i]=e \text{ =igual_quee} \\ \neg \text{mayor_quee} \Rightarrow \neg (\exists j: 1 \leq j \leq i: v[j] > e)) \\ \wedge (\forall j: i < j \leq n: v[j] \geq e))) \}$$

BÚSQUEDA DOBLE

	si igual o mayor	, <u>está</u> en pos
$I = \{ \forall i: 1 \leq i \leq \text{pos}-1 : v[i] < e \wedge$		
$\text{igual_quee} = (\exists i: 1 \leq i \leq \text{pos} : v[i] = e) \wedge$		
$\text{mayor_quee} = (\exists i: 1 \leq i \leq \text{pos} : v[i] > e) \wedge$		
$0 \leq \text{pos} \leq n \} \quad t = n - \text{pos}$		

Esquema búsqueda ascendente 1

```

pos := 0;
igual_quee := F;
mayor_quee := F;
(* está_enasc = igual_quee *)
mientras pos <> n  $\wedge$  [ $\neg$ (igual_quee)  $\wedge$   $\neg$ (mayor_quee)] hacer
    pos := pos + 1;
    si v[pos] >= e entonces si v[pos] = e entonces igual_quee := V
                                sino mayor_quee := V fsi
fsi
fmientras
si igual_quee = F
    entonces está_enasc := F
    sino está_enasc := V; fsi

```

está_enasc := igual_quee;

Esquema búsqueda ascendente 1

pos := 0;

mayor_o_igual_quee := F;

(* está_enasc = igual_quee *)

mientras pos <> n \wedge \neg (mayor_o_igual_quee) **hacer**

pos := pos + 1;

si v[pos] >= e **entonces** mayor_o_igual_quee := V

fsi

fmientras

si v[pos] < e **entonces** está_enasc := F

sino está_enasc := V; **fsi**

BÚSQUEDA DOBLE

si $\frac{\text{igual}}{0}$ **, está en pos**
 $\frac{\text{mayor}}{0}$

I = { $\forall i: 1 \leq i \leq \text{pos}-1: v[i] < e$ } \wedge
 $\frac{\text{mayor_o_igual_quee}}{\text{igual_quee}}$ = { $\exists i: 1 \leq i \leq \text{pos} : v[i] \geq e$ }
 $\wedge 0 \leq \text{pos} \leq n$ }

4. Combinación de técnicas de recorrido y búsqueda

Ejemplo 1: dado un vector de enteros v , diseñar un algoritmo que calcule la **suma** de los elementos del vector que aparecen **tras el primer número impar**

Ejemplo 2: dado un vector v de n elementos de **TipoBase**, ordenar **crecientemente** sus elementos

Ejemplo 3: dados $v1$:vector[1..Nmax]de carácter, con n elementos no repetidos, y $v2$:vector[1..Nmax]de carácter con m elementos, $n \leq m$, se quiere comprobar si $v1$ es **subconjunto** de $v2$

Ejemplo: dado un vector de enteros v , diseñar un algoritmo que calcule la **suma** de los elementos del vector que aparecen **tras el primer número impar**

algoritmo suma_tras(DATOS v :f_vector; n :entero;

RESULTADOS s , tras:entero)

$P = \{1 \leq n \leq N_{max}\}$

$Q = \{(\exists i: 1 \leq i \leq n: \text{impar}(v[i]) \wedge 1 \leq \text{tras} \leq n \wedge s = \sum_{i: \text{tras} < i \leq n: v[i])$

$\vee (\forall i: 1 \leq i \leq n: \text{par}(v[i]) \wedge \text{tras} = n + 1 \wedge s = 0)\}$

Ejemplo: dado un vector de enteros v , diseñar un algoritmo que calcule la suma de los elementos del vector que aparecen tras el primer número impar

algoritmo suma_tras(DATOS $v:t_vector$; $n:entero$;
RESULTADOS $s, tras:entero$)

$P = \{1 \leq n \leq N_{max}\}$

$Q = \{ (\forall i: 1 \leq i < tras: par(v[i]) \wedge 1 \leq tras \leq n \wedge s = \sum_{i: tras < i \leq n: v[i]) \wedge impar(v[tras]) \vee (\forall i: 1 \leq i \leq n: par(v[i]) \wedge tras = n+1 \wedge s = \sum_{i: tras < i \leq n: v[i])) \}$

Ejemplo: dado un vector de enteros v , diseñar un algoritmo que calcule la suma de los elementos del vector que aparecen tras el primer número impar

algoritmo suma_tras(DATOS $v:t_vector$; $n:entero$;
RESULTADOS $s, tras:entero$)

$P = \{1 \leq n \leq N_{max}\}$

RECORRIDO desde $v[tras+1]$ hasta $v[n]$
 $Q = \{ (s = \sum_{i: tras < i \leq n: v[i]) \wedge ((\forall i: 1 \leq i < tras: par(v[i]) \wedge impar(v[tras]) \wedge 1 \leq tras \leq n) \vee (\forall i: 1 \leq i \leq n: par(v[i]) \wedge tras = n+1)) \}$

BÚSQUEDA $impar(v[i])$ tantas veces como $(impar(v[i]))=F$

Combinado: Búsqueda + Recorrido

$$Q = \{ (s = \sum_{i: \text{tras} < i \leq n: v[i]) \wedge$$

$$((\forall i: 1 \leq i < \text{tras}: \text{par}(v[i]) \wedge \text{impar}(v[\text{tras}]) \wedge 1 \leq \text{tras} \leq n)$$

$$\vee (\forall i: 1 \leq i \leq n: \text{par}(v[i]) \wedge \text{tras} = n+1)) \}$$

Combinado: Búsqueda + Recorrido

IB= "si está, está en pos"

$$IB = \{ \forall i: 1 \leq i \leq \text{pos}-1 : v[i] \bmod 2 = 0 \wedge$$

$$\text{está} = (\exists i: 1 \leq i \leq \text{pos} : v[i] \bmod 2 \neq 0)$$

$$\wedge 0 \leq \text{pos} \leq n \}$$

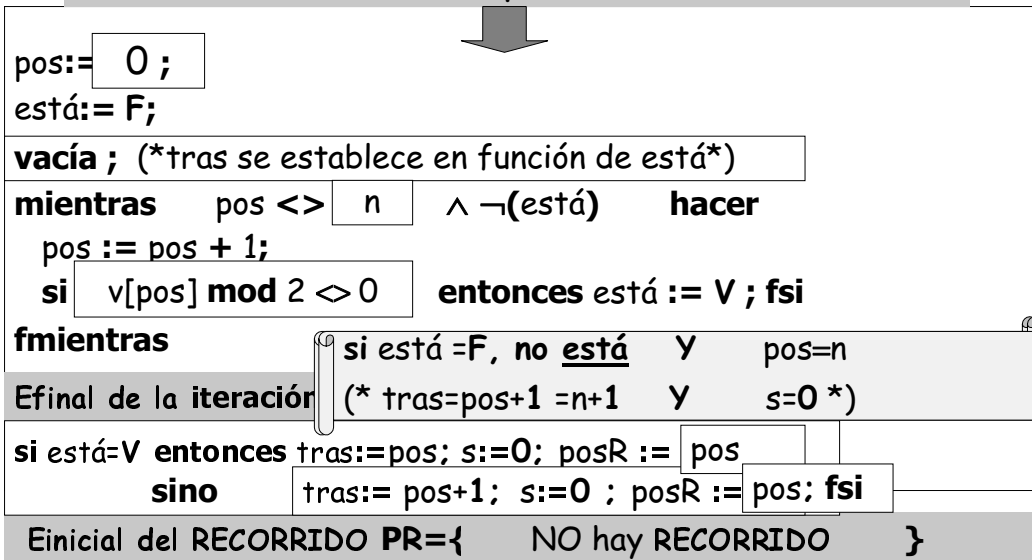
Combinado: Búsqueda + Recorrido

```

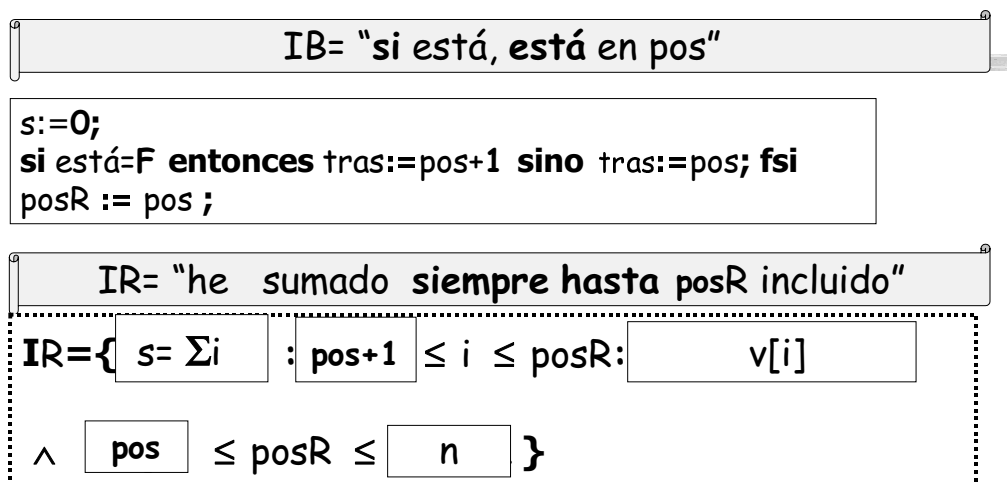
pos := 0;
está := F;
vacía ; (*tras se establece en función de está*)
mientras pos <> n ^ ¬(está) hacer
    pos := pos + 1;
    si v[pos] mod 2 <> 0 entonces está := V ; fsi
fmientras
Efinal de la iteración (* tras=pos y se suma a partir de tras+1 *)
si está=V entonces tras:=pos; s:=0; posR := pos
sino
Einicial del RECORRIDO PR={ calcular s a partir de tras+1 }

```

Combinado: Búsqueda + Recorrido



Combinado: Búsqueda + Recorrido



Combinado: Búsqueda + Recorrido

```
pos:= 0 ;  
está:= F;  
vacía ; (*tras se establece en función de está*)  
mientras pos <> n  $\wedge$   $\neg$ (está) hacer  
    pos := pos + 1;  
    si v[pos] mod 2 <> 0 entonces está := V ; fsi  
fmientras
```

Final de la iteración de BÚSQUEDA

```
si está=F entonces tras:=pos+1 sino tras:=pos; fsi
```

Inicial del RECORRIDO PR={ calcular s a partir de tras+1 }

```
posR := pos ;  
s:=0;  
mientras posR <> n hacer  
    posR := posR + 1 ;  
    s := s + v[posR] ;  
fmientras
```

Ejemplo: dados v1:vector[1..Nmax]de carácter, con n elementos no repetidos, y v2:vector[1..Nmax]de carácter con m elementos, $n \leq m$, se quiere comprobar si v1 es subconjunto de v2

algoritmo subconjunto(**DATOS** v1,v2:vector[1..Nmax]de carácter;
n,m :entero;
RESULTADOS es:lógico)

P= { $1 \leq n \leq m \leq N_{max} \wedge \neg$ duplicados(v1,1,n)}

Q= {es= ($\forall i:1 \leq i \leq n$: pertenece(v2,m,v1[i]))}

$\exists j:1 \leq j \leq m: v2[j]=v1[i]$

BÚSQUEDA en
v2 de v1[i]

Ejemplo: dados $v1$:vector[1..Nmax]de carácter, con n elementos no repetidos, y $v2$:vector[1..Nmax]de carácter con m elementos, $n \leq m$, se quiere comprobar si $v1$ es **subconjunto** de $v2$

algoritmo subconjunto(**DATOS** $v1, v2$:vector[1..Nmax]de carácter;
 n, m :entero;
RESULTADOS es:lógico)

P= $\{1 \leq n \leq m \leq Nmax \wedge \neg \text{duplicados}(v1, 1, n)\}$

BÚSQUEDA en $v1$ del elemento que **NO** pertenece a $v2$

Q= $\{es = \neg(\exists i: 1 \leq i \leq n: \neg \text{pertenece}(v2, m, v1[i]))\}$

$\exists j: 1 \leq j \leq m: v2[j] = v1[i]$

BÚSQUEDA en $v2$ de $v1[i]$

está

Combinado: Búsqueda en $v2$ dentro de Búsqueda en $v1$

Q= $es = \neg(\exists i: 1 \leq i \leq n: \neg \text{pertenece}(v2, m, v1[i]))\}$

Combinado: Búsqueda en $v2$ dentro de Búsqueda en $v1$

IBv1 = "si está, está en pos"

IBv1 = $\{\forall i: 1 \leq i \leq pos-1: \text{pertenece}(v2, m, v1[i]) \wedge$

$\text{está} = (\exists i: 1 \leq i \leq pos : \neg \text{pertenece}(v2, m, v1[i]))$

$\wedge 0 \leq pos \leq n \}$

Esquema búsqueda ascendente 1

pos := 0 ;
 está := F ;

vacía ;

mientras pos <> n ∧ ¬(está) **hacer**

pos := pos + 1;

si ¬(buscaV(v2, m, v1[pos])) **entonces** está := V ; **fsi**

fmientras

si está = F **entonces** es := V
sino es := F ; **fsi** } es := ¬está ;

Efinal del PROBLEMA $Q = \{ es = (\forall i: 1 \leq i \leq n : pertenece(v2, m, v1[i])) \}$

Esquema búsqueda ascendente 1

pos := 0 ;

es := V ;

vacía ;

mientras pos <> n ∧ es **hacer**

pos := pos + 1;

si ¬(buscaV(v2, m, v1[pos])) **entonces** es := F ; **fsi**

fmientras

vacía ;

Efinal del PROBLEMA $Q = \{ es = (\forall i: 1 \leq i \leq n : pertenece(v2, m, v1[i])) \}$

Ejemplo: dado un vector v de n elementos de TipoBase, ordenar crecientemente, in situ, sus elementos

ordenación directa

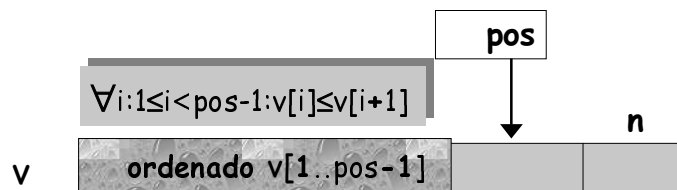
algoritmo ordenar(**DATOS** v :vector[1..Nmax]deTipoBase; n :entero;
RESULTADOS v : vector[1..Nmax]de TipoBase)

$P = \{ 1 \leq n \leq Nmax \wedge \forall i: 1 \leq i \leq n: v[i] = V_i \}$

RECORRIDO

$Q = \{ \forall i: 1 \leq i < n: v[i] \leq v[i+1] \wedge \text{permutación}(v, V, 1, n) \}$

he ordenado siempre hasta pos excluido



Ejemplo: dado un vector v de n elementos de TipoBase, ordenar crecientemente, in situ, sus elementos

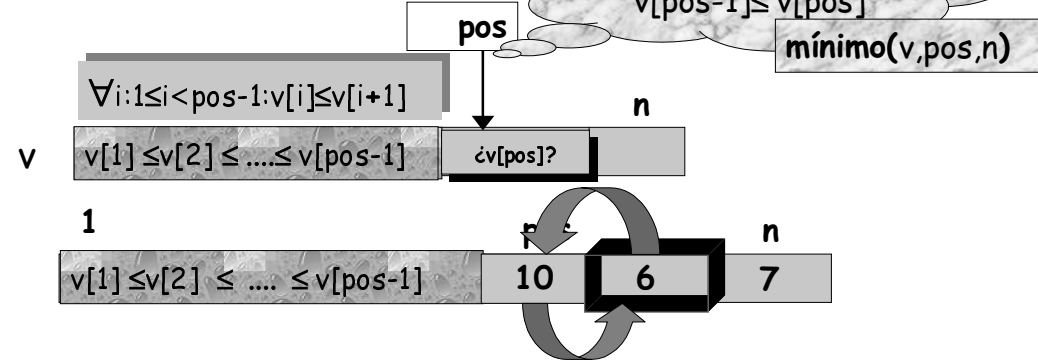
algoritmo ordenar(**DATOS** v :vector[1..Nmax]deTipoBase; n :entero;
RESULTADOS v : vector[1..Nmax]de TipoBase)

$P = \{ 1 \leq n \leq Nmax \wedge \forall i: 1 \leq i \leq n: v[i] = V_i \}$

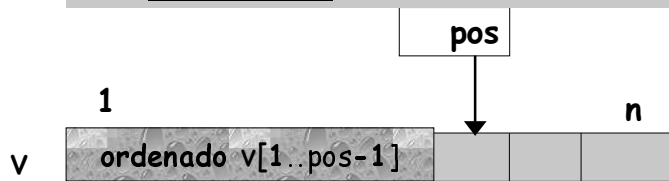
$Q = \{ \forall i: 1 \leq i < n: v[i] \leq v[i+1] \wedge \dots \}$

conseguir que $v[pos-1] \leq v[pos]$

mínimo(v, pos, n)



Combinado: Recorrido dentro de Recorrido



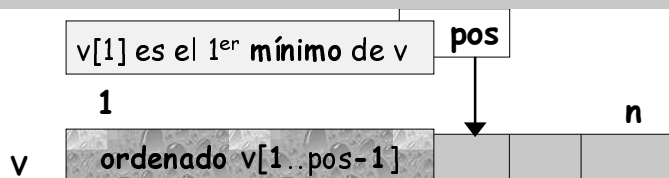
he ordenado siempre hasta $pos-1$ **RECORRIDO desde $v[1]$**

1.- $pos_min := P_{\text{mínimo}}(v, pos, n)$ **RECORRIDO desde $v[pos]$**

2.-intercambio($v[pos], v[pos_min]$)

$$I = \{ \forall i: b_1 \leq i < pos: v[i] = \text{mínimo}(v, pos, n) \\ \wedge b_1 \leq pos \leq b_n + 1 \}$$

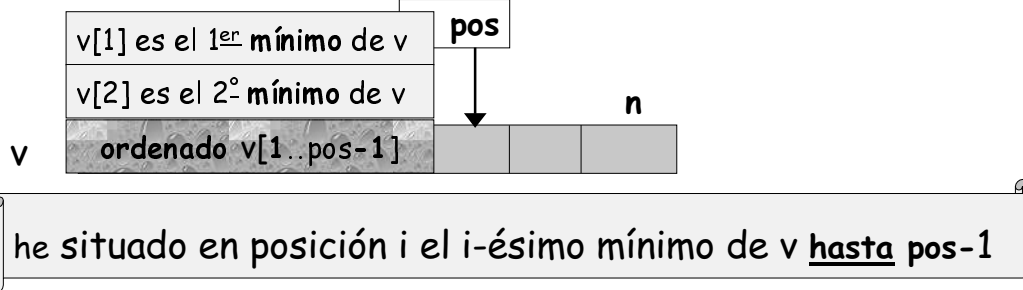
Combinado: Recorrido dentro de Recorrido



he situado en posición i el i -ésimo mínimo de v hasta $pos-1$

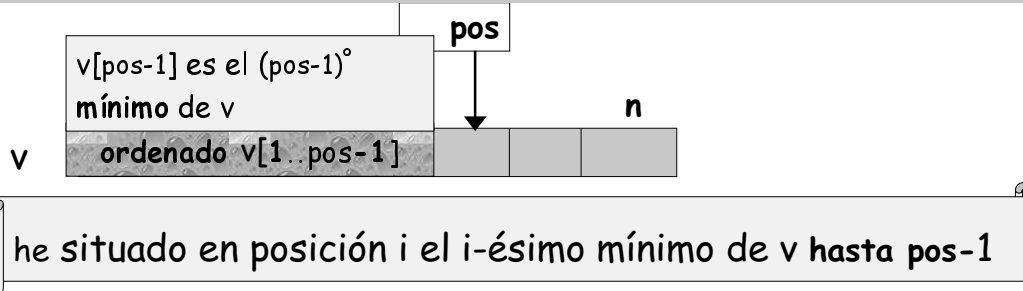
$$I = \{ \forall i: 1 \leq i < pos: v[i] = \text{mínimo}(v, pos, n) \\ v[1] \leq v[pos-1] \\ \forall j: pos \leq j \leq n: v[j] \geq v[1] \\ \wedge 1 \leq pos \leq n-1 \}$$

Combinado: Recorrido dentro de Recorrido



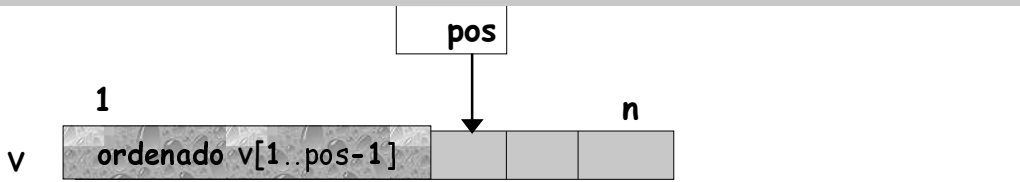
$$\mathbf{I} = \left\{ \forall i: \boxed{1} \leq i < \boxed{pos}: \begin{array}{l} v[i] = \text{mínimo}(v, pos, n) \\ v[1] \leq v[2] \leq v[pos-1] \\ \forall j: pos \leq j \leq n: v[j] \geq v[2] \end{array} \right. \\
 \wedge \boxed{1} \leq pos \leq \boxed{n-1} \}$$

Combinado: Recorrido dentro de Recorrido



$$\mathbf{I} = \left\{ \forall i: \boxed{1} \leq i < \boxed{pos}: \begin{array}{l} v[i] = \text{mínimo}(v, pos, n) \\ v[1] \leq v[2] \leq \dots \leq v[pos-1] \\ \forall j: pos \leq j \leq n: v[j] \geq v[pos-1] \end{array} \right. \\
 \wedge \boxed{1} \leq pos \leq \boxed{n-1} \}$$

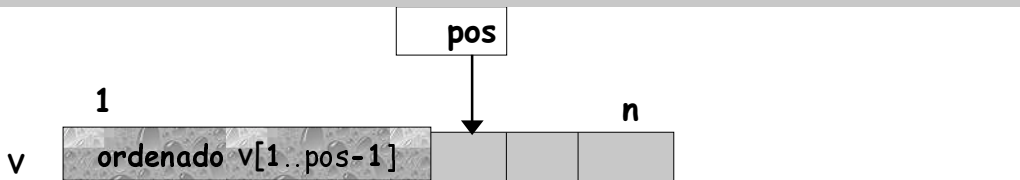
Combinado: Recorrido dentro de Recorrido



he situado en posición i el i -ésimo mínimo de v hasta $pos-1$

$$\mathbf{I} = \left\{ \begin{array}{l} \forall i : 1 \leq i < pos : v[i] = \text{mínimo}(v, pos, n) \\ \forall i : 1 \leq i < pos-1 : v[i] \leq v[i+1] \\ \forall j : pos \leq j \leq n : v[j] \geq v[i] \end{array} \right. \\
 \wedge 1 \leq pos \leq n-1 \}$$

Combinado: Recorrido dentro de Recorrido



he situado en posición i el i -ésimo mínimo de v hasta $pos-1$

$$\mathbf{I} = \left\{ \begin{array}{l} \forall i : 1 \leq i < pos-1 : v[i] \leq v[i+1] \\ \wedge \forall i : 1 \leq i \leq pos-1 : (\forall j : pos \leq j \leq n : v[j] \geq v[i]) \end{array} \right. \\
 \wedge 1 \leq pos \leq n-1 \}$$

Esquema recorrido ascendente 2

```

pos:= 1 ;
vacía;
t = n-1 -pos+1
mientras pos<> n hacer RECORRIDO desde v[1] hasta v[n-1]
    pos_min:=Pmínimo(v,pos,n); RECORRIDO desde v[pos] hasta v[n]
    intercambio(v[pos], v[pos_min]); t = n -Ppos+1
    pos := pos + 1;
fmientras
vacía ;

```

Combinado: Recorrido dentro de Recorrido

Ejemplos propuestos

▪ Dado un vector de enteros v , diseñar un algoritmo que asigne a una variable z el número de ceros que hay en v

Recorrido

▪ Dados 2 vectores, v_1 de n elementos y v_2 de m ($n \leq m$), sin elementos repetidos, se pide obtener un tercer vector que sea la intersección de v_1 y v_2 (sin repetidos)

Combinado: Búsqueda dentro de Recorrido

▪ Sea v un vector con n componentes distintas entre sí y de tipo $t_{\text{elemento}} = \text{tupla}$ paridad: carácter; valor: carácter f_{tupla} ;

Sabiendo que hasta una cierta posición de v todos sus componentes son pares y que tras ella todas son impares, indicar en una única iteración si el carácter e aparece en la zona par del vector

Búsqueda doble