

---

# Algorithmique & programmation

---

## Chapitre 2 : Vecteurs

### Algorithmes de mise à jour

### Suppression

---

## Suppression dans un vecteur trié

---

- On procède en deux étapes
  1. Chercher la place de l'élément à supprimer
    - fonction **positsup**
  2. Effectuer la suppression de l'élément par décalage
    - procédure **tasser**
  
- La procédure positionnera un booléen qui dira si la suppression a pu être effectuée ou non

# procédure **supp**

**procédure** **supp** (**dr**  $V[1..n]$  : vecteur ; **d elem** : t ; **r possible** : booléen) ;

**spécification**  $\{n > 0\} \rightarrow$

$\{(possible, suppression\ d'une\ occurrence\ de\ elem\ dans\ V)$   
 $v\ (\neg possible, suppression\ impossible)\}$

p : entier ;

**debproc**

possible := faux ;

p := positsup ( $V[1..n]$ , elem) ;

**si** p > 0 **alors**

tasser ( $V[1..n]$ , p) ;

possible := vrai ;

**finsi** ;

**finproc** ;

# Recherche de la place

□ On cherche un indice p ( $p \in [1..n+1]$ ) tel que :

**$V[p] = elem, elem < V[p+1..n]$**

**ou bien, si  $elem \notin V[p+1..n]$  alors p=0**

□ C'est-à-dire

■ la place la plus « à droite » possible

→ minimum de décalages pour le tassement

□ Méthode

■ Recherche séquentielle

□ On commencera à droite !

■ Recherche dichotomique

# Recherche de la place séquentielle

---

## □ Vers l'hypothèse

- On cherche d'abord  $p$  tel que :
  - $V[1..p] \leq \text{elem} < V[p+1..n]$
- ensuite, il suffira de vérifier si  $V[p] = \text{elem}$

# Recherche de la place séquentielle

---

## □ Raisonnement par récurrence

*Hypothèse*  $V[1] \leq \text{elem} < V[i+1..n]$

- $V[i] < \text{elem}$   $\Rightarrow p := 0 ; *$
- $V[i] = \text{elem}$   $\Rightarrow p := i ; *$
- $V[i] > \text{elem}$   $\Rightarrow i := i - 1 ; \blacktriangleright H$

*Itération* tantque  $(V[i] > \text{elem})$  faire ...

*Initialisation*

- $V[1] > \text{elem}$   $\Rightarrow p := 0 ; *$
- $V[1] \leq \text{elem}$   $\Rightarrow i := n ; \blacktriangleright H$

# fonction positsup séquentielle

---

**fonction** positsup (d V[1..n] : vecteur ; d elem : t) : entier;

**spécification**  $\{n > 0, V[1..n] \text{ trié}\} \rightarrow \{\text{résultat} = p, (elem \notin V, p = 0)$

$v (V[p] = elem, elem < V[p+1..n], p \in [1..n])\}$

p, i : entier ;

**debfunc**

p := 0 ;

**si** V[1] ≤ elem **alors**

i := n ;

$\{V[1] \leq elem < V[i+1..n]\}$

**tantque** V[i] > elem **faire**  $\{V[1] \leq elem < V[i..n]\}$

i := i - 1 ;

$\{V[1] \leq elem < V[i+1..n]\}$

**finfaire** ;

$\{V[1..i] \leq elem < V[i+1..n]\}$

**si** V[i] = elem **alors**

p := i ;

**finsi** ;

**finsi** ;

**retour** p ;

**finfunc** ;

# fonction positsup dichotomique

---

**fonction** positsup (d V[1..n] : vecteur ; d elem : t) : entier;

**spécification**  $\{n > 0, V[1..n] \text{ trié}\} \rightarrow \{\text{résultat} = p, (elem \notin V, p = 0)$

$v (V[p] = elem, elem < V[p+1..n], p \in [1..n])\}$

p, inf, sup, m : entier ;

**debfunc**

p := 0 ;

**si** V[n] = elem **alors**

p := n ;

**sinonsi** V[n] > elem **alors**

$\{recherche\ dichotomique\}$

**finsi** ;

**retour** p ;

**finfunc** ;

# fonction **positsup** dichotomique

```
sinon si  $V[n] > elem$  alors  
   $inf := 1$  ;  $sup := n$  ;    $\{V[1..inf-1] \leq elem < V[sup..n]\}$   
  tantque  $inf < sup$  faire  
     $m := (inf + sup) \text{ div } 2$  ;  
    si  $V[m] \leq elem$  alors  
       $inf := m+1$  ;            $\{V[1..inf-1] \leq elem\}$   
    sinon  
       $sup := m$  ;            $\{V[sup..n] > elem\}$   
    finsi ;                  $\{V[1..inf-1] \leq elem < V[sup..n]\}$   
  finfaire ;  
   $\{V[1..inf-1] \leq elem < V[sup..n], inf=sup \rightarrow V[1..sup-1] \leq elem < V[sup..n]\}$   
  si  $(sup > 1)$  et alors  $(V[sup-1]=elem)$  alors  
     $p := sup - 1$  ;  
  finsi ;  
finsi ;  
retour  $p$  ;  
finonc ;
```

# procédure **tasser**

**procédure** **tasser** (**dr**  $V[1..n]$  : vecteur ;  $d$   $p$  : entier) ;

**spécification**  $\{n > 0, p \in [1..n]\} \rightarrow$

*$\{retassement\ des\ éléments\ d'indice\ > p\}$*

**debproc**

**pour**  $j := p + 1$  **haut**  $n$  **faire**

$V[j-1] := V[j]$  ;

**finfaire** ;

$n := n - 1$  ;

**finproc** ;

Décalage à gauche à partir du premier !

Forme abrégée du pour ... :  $V[p..n-1] := V[p+1..n]$  ;