
Algorithmique & programmation

Chapitre 2 : Vecteurs

Vecteur trié

Recherche séquentielle triée

Vecteur trié (ordonné)

□ Définition

- un vecteur vide ($n=0$) est trié
- un vecteur à un seul élément ($n=1$) est trié
- un vecteur $V[1..n]$, $n>1$, est ordonné si
 - $\forall i \in [2..n], V[i-1] \leq V[i]$

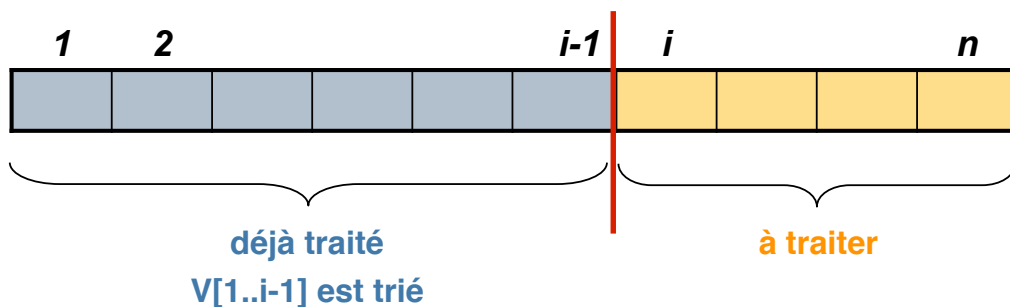
□ Définition récursive

- un vecteur vide ($n=0$) est trié
- un vecteur à un seul élément ($n=1$) est trié
- **si** ($V[1..i-1]$ trié et $V[i-1] \leq V[i]$)
 - **alors** $V[1..i]$ trié pour $i \in [2..n]$

Vérifier qu'un vecteur est trié

□ Recherche de l'hypothèse

- Si on est encore en train d'essayer de savoir si un vecteur est trié, c'est que la partie du vecteur que l'on a examinée est triée
- En schématisant :



Vérifier qu'un vecteur est trié

□ Raisonnement par récurrence

Hypothèse $V[1..i-1]$ est trié

➤ $i = n+1 \Leftrightarrow V[1..n]$ est trié
 \Leftrightarrow résultat = vrai *

➤ $i \leq n \Leftrightarrow$

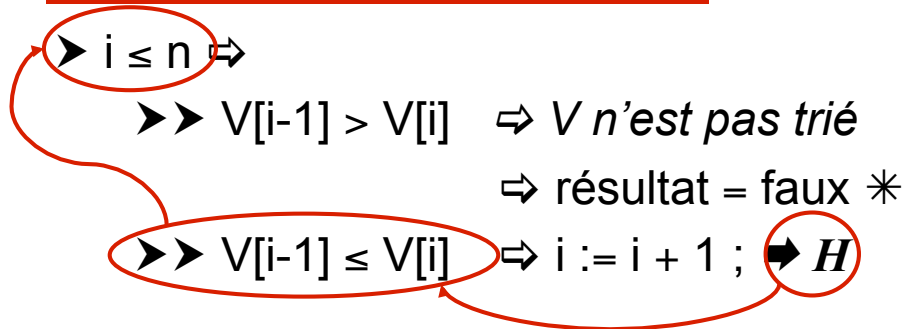
➤➤ $V[i-1] > V[i] \Leftrightarrow V$ n'est pas trié
 \Leftrightarrow résultat = faux *

➤➤ $V[i-1] \leq V[i] \Leftrightarrow i := i + 1 ; \Rightarrow H$

Trouver l'itération ?

Chemin depuis le retour à l'hypothèse vers les conditions

Trouver l'itération



- Il faut que les deux conditions soient vérifiées
 - $i \leq n$ et $V[i-1] \leq V[i]$
- Attention !!!!!**
- *La première fois que $i \leq n$ devient faux $i = n + 1$*
- **Peut-on consulter $V[n + 1]$?**
 - **NON !!!!!!!**

Trouver l'itération

- Il faut que les deux conditions soient vérifiées
 - $i \leq n$ **et** $(V[i-1] \leq V[i])$
- On doit éviter
 - d'évaluer $(V[i-1] \leq V[i])$ lorsque $i \leq n$ est faux
- Solution ?
 - Remplacer le **et** par un **et alors**
 - Pour obtenir
 $i \leq n$ et alors $(V[i-1] \leq V[i])$
- *Commentaire*
 - *Ce n'est pas de l'optimisation, c'est obligatoire !!!*

Vérifier qu'un vecteur est trié

□ Raisonnement par récurrence

Hypothèse $V[1..i-1]$ est trié

- $i = n+1 \Leftrightarrow V[1..n]$ est trié
 \Leftrightarrow résultat = vrai *
- $i \leq n \Leftrightarrow$
 - $V[i-1] > V[i] \Leftrightarrow V$ n'est pas trié
 \Leftrightarrow résultat = faux *
 - $V[i-1] \leq V[i] \Leftrightarrow i := i + 1 ; \blacktriangleright H$

Itération tantque ($i \leq n$) **et alors** ($V[i-1] \leq V[i]$) faire ...

Trouver l'initialisation ?

Connaît-on un vecteur pour lequel on sait qu'il est trié ?

Trouver l'initialisation

□ Connaît-on un vecteur pour lequel on sait sans calcul qu'il est trié ?

Oui !!

□ Le vecteur à un élément (pourquoi pas le vecteur vide ?)

■ $V[1..1]$

□ *Rappel*

Hypothèse $V[1..i-1]$ est trié

□ Quelle valeur de i pour avoir $V[1..1]$?

■ Réponse : i doit valoir 2

Initialisation

$i := 2 ; \blacktriangleright H$

Vérifier qu'un vecteur est trié

□ Raisonnement par récurrence

Hypothèse $V[1..i-1]$ est trié

- $i = n+1 \Leftrightarrow V[1..n]$ est trié
 \Leftrightarrow résultat = vrai *
- $i \leq n \Leftrightarrow$
 - $V[i-1] > V[i] \Leftrightarrow V$ n'est pas trié
 \Leftrightarrow résultat = faux *
 - $V[i-1] \leq V[i] \Leftrightarrow i := i + 1 ; \blacktriangleright H$

Itération tantque ($i \leq n$) **et alors** ($V[i-1] \leq V[i]$) faire ...

Initialisation $i := 2 ; \blacktriangleright H$

fonction trié

fonction trié (d $V[1..n]$: vecteur) : booléen ;

spécification { } \rightarrow {résultat = V est trié}

i : entier ;

debfonc

$i := 2 ;$

{ $V[1..i-1]$ trié}

tantque ($i \leq n$) **et alors** ($V[i-1] \leq V[i]$) **faire**

$i := i + 1 ;$

finfaire ;

{($i > n$) ou sinon ($V[i-1] > V[i]$)}

il faut rendre vrai ou faux

finfonc ;

fonction trié (calcul du résultat)

□ Condition de sortie du tantque

- $\{(i > n) \text{ ou sinon } (V[i-1] > V[i])\}$

□ La fonction doit rendre vrai ou faux (raisonnement)

- Soit on a l'intuition du calcul
- Soit on fait un tableau de sortie

$i > n$	$V[i-1] > V[i]$	résultat
vrai	non examiné	vrai
faux ($i \leq n$)	vrai	faux
faux ($i \leq n$)	faux	impossible (tantque)

fonction trié (calcul du résultat)

□ Lecture du tableau de sortie

$i > n$	$V[i-1] > V[i]$	résultat
vrai	non examiné	vrai
faux ($i \leq n$)	vrai	faux
faux ($i \leq n$)	faux	impossible (tantque)

□ Le résultat est vrai lorsque $i > n$, faux sinon

- **retour** $i > n$;

fonction trié générique

fonction trié (d V[1..n] : vecteur) : booléen ;

spécification { } \rightarrow {résultat = V est trié}

i : entier ;

debfonc

i := 2 ;

{V[1..i-1] trié}

tantque (i ≤ n) **et alors** (V[i-1] ≤ V[i]) **faire**

i := i + 1 ;

finfaire ;

{(i > n) ou sinon (V[i-1] > V[i])}

retour i > n ;

finfonc ;

fonction trié (vecteur d'entiers)

□ soit V un vecteur d'entier de type **vectInt**

function triéInt (V : **in** vectInt) **retrun** boolean **is**

--{ } \rightarrow {résultat = V est trié}

i : integer ;

begin

i := V'First + 1 ;

--{V(1..i-1) trié}

while (i ≤ V'Last) **and then** (V(i-1) ≤ V(i)) **loop**

i := i + 1 ;

end loop ;

--{(i > V'Last) ou sinon (V(i-1) > V[i])}

return i > n ;

end triéInt ;

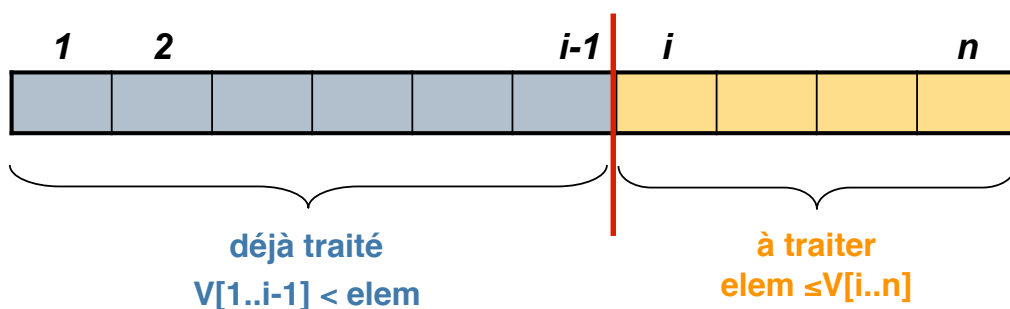
Accès à un élément (vecteur trié)

- On veut savoir si l'élément **elem** est présent dans le vecteur **V**

fonction accètrié1 (d V[1..n] : vecteur ; d elem : t) : booléen ;

spécification $\{n \geq 0, V[1..n] \text{trié}\} \rightarrow \{\text{résultat} = \text{elem} \in V[1..n]\}$

- Si on cherche encore, c'est que tous les éléments que l'on a examinés sont $< \text{elem}$



Accès à un élément (vecteur trié)

- Raisonnement par récurrence

Hypothèse $V[1..i-1] < \text{elem}$

➤ $i = n+1 \Leftrightarrow \text{elem} \notin V[1..n]$
 $\Leftrightarrow \text{résultat} = \text{faux} *$

➤ $i \leq n \Leftrightarrow$

➤➤ $V[i] \geq \text{elem} \Leftrightarrow \text{elem} \in V[1..n] \text{ ssi } V[i] = \text{elem}$
 $\Leftrightarrow \text{résultat} = (V[i] = \text{elem}) *$

➤➤ $V[i] < \text{elem} \Leftrightarrow i := i + 1 ; \blacktriangleright H$

Itération tantque ($i \leq n$) **et alors** ($V[i] < \text{elem}$) faire ...

Initialisation $i := 1 ; \blacktriangleright H$

fonction accèstrié1

fonction accèstrié1 (d $V[1..n]$: vecteur ; d elem : t) : booléen ;

spécification $\{n \geq 0, V[1..n] \text{trié}\} \rightarrow \{\text{résultat} = \text{elem} \in V[1..n]\}$

i : entier ;

debfonc

i := 1 ;

$\{V[1..i-1] < \text{elem}\}$

tantque (i ≤ n) **et alors** (V[i] < elem) **faire**

$\{V[1..i] < \text{elem}\}$

i := i + 1 ;

$\{V[1..i-1] < \text{elem}\}$

finfaire ;

$\{(i > n) \text{ ou sinon } (V[i] \geq \text{elem})\}$ {en particulier $i = n + 1$ }

il faut rendre vrai ou faux

finfonc ;

fonction accèstrié1 (calcul du résultat)

□ Condition de sortie du tantque

■ $\{(i > n) \text{ ou sinon } (V[i] \geq \text{elem})\}$

□ La fonction doit rendre vrai ou faux (raisonnement)

■ Soit on a l'intuition du calcul

■ Soit on fait un tableau de sortie

$i > n$	$V[i] \geq \text{elem}$	résultat
vrai	non examiné	faux
faux ($i \leq n$)	vrai	vrai ssi $V[i] = \text{elem}$
faux ($i \leq n$)	faux	impossible (tantque)

fonction accèstrié1 (calcul du résultat)

□ Lecture du tableau de sortie

$i > n$	$V[i] \geq \text{elem}$	résultat
vrai	non examiné	faux
faux ($i \leq n$)	vrai	vrai ssi $V[i] = \text{elem}$
faux ($i \leq n$)	faux	impossible (tantque)

□ Le résultat est vrai lorsque $i \leq n$ **et alors** $V[i] = \text{elem}$, faux sinon

■ **retour** $i \leq n$ **et alors** $V[i] = \text{elem}$;

fonction accèstrié1

fonction accèstrié1 (d $V[1..n]$: vecteur ; d elem : t) : booléen ;

spécification $\{n \geq 0, V[1..n] \text{trié}\} \rightarrow \{\text{résultat} = \text{elem} \in V[1..n]\}$

i : entier ;

debfunc

i := 1 ;

$\{V[1..i-1] < \text{elem}\}$

tantque ($i \leq n$) **et alors** ($V[i] < \text{elem}$) **faire**

$\{V[1..i] < \text{elem}\}$

i := i + 1 ;

$\{V[1..i-1] < \text{elem}\}$

finfaire ;

$\{(i = n + 1) \text{ ou sinon } (V[i] \geq \text{elem})\}$

retour ($i \leq n$) **et alors** ($V[i] = \text{elem}$) ;

finfunc ;

fonction accèstrié1 (vecteur d'entiers)

□ soit V un vecteur d'entier de type vectInt

```
function accèstrié1Int (V : in vectInt ;
                      elem : in integer) return boolean is
--{n ≥ 0, V trié} → {résultat = elem ∈ V}
  i : integer ;
begin
  i := V'First ;
  --{V(1..i-1) < elem}
  while (i ≤ V'Last) and then (V(i) < elem) loop
    i := i + 1 ;
  end loop ;
  --{(i = V'Last + 1) ou sinon (V(i) ≥ elem)}
  return (i ≤ n) and then (V(i) = elem) ;
end accèstrié1Int ;
```

Accès à un élément (vecteur trié non vide)

□ S'arrêter sur l'avant dernier élément pour éviter le **et alors**

fonction accèstrié2 (d V[1..n] : vecteur ; d elem : t) : booléen ;

spécification {n > 0, V[1..n]trié} → {résultat = elem ∈ V[1..n]}

i : entier ;

debfunc

i := 1 ;

tantque (i < n) et (V[i] < elem) **faire**

i := i + 1 ;

finfaire ;

{(i = n) ou sinon (V[i] ≥ elem)}

il faut rendre vrai ou faux

finfunc ;

fonction accèstrié2 (calcul du résultat)

□ Tableau de sortie

$i = n$	$V[i] \geq \text{elem}$	résultat
vrai	vrai	vrai ssi $V[i] = \text{elem}$
vrai	faux	faux
faux ($i < n$)	vrai	vrai ssi $V[i] = \text{elem}$
faux ($i < n$)	faux	impossible (tantque)

□ Le résultat est vrai lorsque $V[i] = \text{elem}$ quelle que soit la valeur de i , faux sinon

■ retour $V[i] = \text{elem}$;

fonction accèstrié2

fonction accèstrié2 (d $V[1..n]$: vecteur ; d elem : t) : booléen ;

spécification $\{n > 0, V[1..n] \text{trié}\} \rightarrow \{\text{résultat} = \text{elem} \in V[1..n]\}$

i : entier ;

debfonc

$i := 1$;

tantque ($i < n$) **et** ($V[i] < \text{elem}$) **faire**

$i := i + 1$;

finfaire ;

$\{(i = n) \text{ ou sinon } (V[i] \geq \text{elem})\}$

retour $V[i] = \text{elem}$;

finfonc ;

fonction `accèstrié2` (vecteur d'entiers)

□ soit V un vecteur d'entier de type `vectInt`

```
fonction accèstrié2Int (V : in vectInt ;  
                        elem : in integer) returns boolean is  
--{V non vide trié} → {résultat = elem ∈ V}  
  i : integer ;  
begin  
  i := V'First ;  
  while (i < V'Last) and (V(i) < elem) loop  
    i := i + 1 ;  
  end loop ;  
  --{(i = V'Last) ou sinon (V(i) ≥ elem)}  
  return V(i) = elem ;  
end accèstrié2Int ;
```

Coût d'une recherche séquentielle

- Accès à un élément indicé ($V[i]$) très coûteux par rapport à un élément non indicé
- La comparaison entre deux éléments indicés nécessite deux accès ($V[i]$ et $V[j]$)

- Si le vecteur $V[1..n]$ n'est **pas trié** il faut :
 - n comparaisons (accès) si $\text{elem} \notin V$
 - $n \div 2$ comparaisons en moyenne si $\text{elem} \in V$

- Si le vecteur $V[1..n]$ est **trié** il faut
 - $n \div 2$ comparaisons en moyenne si $\text{elem} \in$ ou $\notin V$