

# Tri faire-valoir

Alain Cournier

Université de Picardie

Licence 3 informatique

# Comprendre le problème

- On souhaite trié dans l'ordre croissant un tableau de valeurs  $T$  indicé de l'indice  $d$  à l'indice  $f$  selon un ordre total  $\leq$ .
- La spécification précise à été donnée en TD (cf TD 1)

# Principe

Le principe du tri faire-valoir est le suivant :

- a) Si T contient 0 ou 1 case : C'est facile
- b) Si T contient 2 cases On échange le premier et le dernier élément du tableau à trier s'ils ne sont pas dans le bon ordre.
- c) Si le tableau contient plus de trois éléments :
  - on trie (récursivement) les deux premiers tiers du tableau ;
  - on trie (récursivement) les deux derniers tiers du tableau ;
  - on trie (récursivement) à nouveau les deux premiers tiers du tableau.

# Example



1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12
P	a	i	n	t	i	t	b	l	a	c	k

1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12
P	a	i	n	t	i	t	b	l	a	c	k
a	b	i	i	n	P	t	t	l	a	c	k

1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12
a	b	i	i	n	P	t	t	l	a	c	k
a	b	i	i	a	c	k	l	n	P	t	t

1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12
a	b	i	i	a	c	k	l	n	P	t	t
a	a	b	c	i	i	k	l	n	P	t	t

# Code

Procédure TriFaireValoir(T, d, f)

Si  $f=d+1$  et  $T[d] > T[f]$  alors échanger  $T[d]$  et  $T[f]$

SinonSi  $((f - d) + 1) > 2$  alors

Inter =  $((f - d) + 1) \text{ div } 3$

TriFaireValoir(T, d , f-Inter)

TriFaireValoir(T, d+Inter, f )

TriFaireValoir(T, d , f-Inter)

FinSi

# TriFaireValoir s'arrête

- Informellement, nous voulons établir : pour tout tableau de valeurs  $T$  et pour tout couple d'indices du tableau  $T$ ,  $(d, f)$ ,  $\text{TriFaireValoir}(T, d, f)$  termine son exécution en un temps fini.
- Problème cette formulation n'est pas adéquate pour une preuve par récurrence.

# TriFaireValoir s'arrête

- $\text{ArretTriFaireValoir}(k)$  : Pour tout tableau  $T$  et tout couple d'indice  $(d, f)$ ,  $(f-d)+1 = k$  ( $k$  cases) implique que  $\text{TriFaireValoir}(T, d, f)$  termine son exécution en un temps fini.
- Pour tout  $k < 2$ ,  $\text{TriFaireValoir}(T, d, f)$  n'exécute aucune instruction avant de renvoyer  $T$ . Donc  $\text{TriFaireValoir}(T, d, f)$  se termine en un temps fini.
- Pour  $k = 2$   $\text{TriFaireValoir}(T, d, f)$  exécute au plus un échange avant de renvoyer  $T$ . Donc  $\text{TriFaireValoir}(T, d, f)$  se termine en un temps fini.

# TriFaireValoir s'arrête

On veut démontrer que pour tout entier naturel  $u$  :

ArretTriFaireValoir(0) et ... et ArretTriFaireValoir( $u$ ) et  
ArretTriFaireValoir( $u+1$ ) et ArretTriFaireValoir( $u+2$ ) prouve  
ArretTriFaireValoir( $u+3$ )

Soit  $u$  un entier naturel

Remarque 1 : Puisque  $u$  est un entier naturel  $(f-d)+1 = u+3 \geq 3$ .

Remarque 2 :  $1 \leq ((f-d)+1) \text{ div } 3 = \text{Inter} \leq f-d$

Remarque 3 : TriFaireValoir( $T, d, f-\text{Inter}$ ) se termine.

Preuve :  $f-\text{Inter} < f$  (car  $1 \leq \text{Inter}$ ) donc  $((f-\text{Inter})-d)+1 < (f-d)+1 = u+3$   
donc ArretTriFaireValoir  $((f-\text{Inter})-d)+1$  est vrai



# TriFaireValoir s'arrête

Remarque 4 : TriFaireValoir( $T$ ,  $d+Inter$ ,  $f$ ) se termine.

Preuve :  $d+Inter > d$  (car  $1 \leq Inter$ ) donc  $((f-(d+Inter))+1) < (f-d)+1 = u+3$   
donc ArretTriFaireValoir  $((f-(d+Inter))+1)$  est vrai

Remarque 5 : Les trois appels récursifs se terminent

Conséquence : Si  $(f-d)+1 = u+3$ , TriFaireValoir( $T$ ,  $d$ ,  $f$ ) se termine.

# TriFaireValoir : Bon Résultat

- Informellement, nous voulons établir : pour tout tableau de valeurs  $T$  et pour tout couple d'indices du tableau  $T$ ,  $(d, f)$ ,  $\text{TriFaireValoir}(T, d, f)$  renvoie un tableau trié entre les deux indices  $d$  et  $f$ .
- Problème cette formulation n'est pas adéquate pour une preuve par récurrence.

# TriFaireValoir : Bon Résultat

- $\text{BonResTriFaireValoir}(k)$  : Pour tout tableau  $T$  et tout couple d'indice  $(d, f)$ ,  $(f-d)+1 = k$  ( $k$  cases) implique que  $\text{TriFaireValoir}(T, d, f)$  renvoie un tableau  $T$  trié entre les indices  $d$  et  $f$ .
- Pour tout  $k < 2$ ,  $\text{TriFaireValoir}(T, d, f)$  n'exécute aucune instruction avant de renvoyer  $T$ . Or un tableau ayant au plus une case est toujours trié. Donc  $\text{TriFaireValoir}(T, d, f)$  renvoie un tableau  $T$  trié entre les indices  $d$  et  $f$ .
- Pour  $k = 2$   $\text{TriFaireValoir}(T, d, f)$  Si les 2 éléments sont en désordre on échange avant de renvoyer  $T$ . Donc  $\text{TriFaireValoir}(T, d, f)$  renvoie un tableau  $T$  trié entre les indices  $d$  et  $f$ .

# TriFaireValoir : Bon Résultat

On veut démontrer que pour tout entier naturel  $u$  :

$\text{BonResTriFaireValoir}(0)$  et ... et  $\text{BonResTriFaireValoir}(u)$  et  $\text{BonResTriFaireValoir}(u+1)$  et  $\text{BonResTriFaireValoir}(u+2)$  prouve  $\text{BonResTriFaireValoir}(u+3)$

Soit  $u$  un entier naturel

Remarque 1 : Puisque  $u$  est un entier naturel  $(f-d)+1 = u+3 \geq 3$ .

Remarque 2 :  $1 \leq ((f-d)+1) \text{ div } 3 = \text{Inter} \leq f-d$

Remarque 3 :  $\text{TriFaireValoir}(T, d, f-\text{Inter})$  renvoie un tableau trié entre les indices  $d$  et  $f-\text{inter}$ .

Preuve :  $f-\text{Inter} < f$  (car  $1 \leq \text{Inter}$ ) donc  $((f-\text{Inter})-d)+1 < (f-d)+1 = u+3$  donc  $\text{BonResTriFaireValoir}(((f-\text{Inter})-d)+1)$  est vrai.

# TriFaireValoir : Bon Résultat

Remarque 4 :  $\text{BonResTriFaireValoir}(T, d, f\text{-Inter})$  renvoie un tableau trié entre les indices  $d$  et  $f\text{-inter}$ .

Preuve :  $d + \text{Inter} > d$  (car  $1 \leq \text{Inter}$ ) donc  $((f - (d - \text{Inter})) + 1) < (f - d) + 1 = u + 3$   
donc  $\text{BonResTriFaireValoir}((f - (d - \text{Inter})) + 1)$  est vrai

Remarque 5 : Les trois appels récursifs renvoient le résultat attendu.

Il manque un argument pour lier les 3 résultats partiels.

# Exemple : Rappel



1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12
P	a	i	n	t	i	t	b	l	a	c	k

1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12
P	a	i	n	t	i	t	b	l	a	c	k
a	b	i	i	n	P	t	t	l	a	c	k

1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12
a	b	i	i	n	P	t	t	l	a	c	k
a	b	i	i	a	c	k	l	n	P	t	t

1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12
a	b	i	i	a	c	k	l	n	P	t	t
a	a	b	c	i	i	k	l	n	P	t	t

# TriFaireValoir : Bon Résultat

Remarque 6 : Il faut impérativement que la taille de la zone qui subit les 3 tris récursifs soit plus grande que ou égale à la taille des zones bleues.

Preuve : Dans le pire des cas aucun des plus grands élément n'est dans les 2 derniers tiers du tableau. Il faut donc que la zone qui a subi les deux premiers tris (second tier) soit de taille supérieure ou égale à la taille du troisième tier. Pour que cette zone puisse elle-même accueillir les éléments maximaux à l'issu du premier tri, il faut que la zone qui a subi les deux premiers tris (second tier) soit de taille supérieure ou égale à la taille du premier tier.

# Explication

1	2	3	4	5	6	7
W	O	R	K	I	N	G

1	2	3	4	5	6	7
W	O	R	K	I	N	G
K	O	R	W	I	N	G

1	2	3	4	5	6	7
K	O	R	W	I	N	G
K	O	R	G	I	N	W

1	2	3	4	5	6	7
K	O	R	G	I	N	W
G	K	O	R	I	N	W



# Explication

1	2	3	4	5	6	7
W	O	R	K	I	N	G

1	2	3	4	5	6	7
W	O	R	K	I	N	G
I	K	O	R	W	N	G

1	2	3	4	5	6	7
I	K	O	R	W	N	G
I	K	G	N	O	R	W

1	2	3	4	5	6	7
I	K	G	N	O	R	W
G	I	K	N	O	R	W

# TriFaireValoir : Bon Résultat

- Puisque nous trions récursivement les  $\frac{2}{3}$  (arrondi à l'entier supérieur) du tableau la zone du tableau qui subit les 3 tris est de taille supérieure ou égale à celles qui n'en subissent qu'un ou deux.
- En conséquences :  $\text{BonResTriFaireValoir}(u+3)$  est vrai

# TriFaireValoir : Complexité

Equations de récurrence (n nb de cases):

$$\text{CoutTFV}(0) = \text{CoutTFD}(1) = 6$$

$$\text{CoutTFV}(2) = 8$$

Pour  $n \geq 3$  :

$$\text{CoutTFV}(n) = 10 + 3 \text{ CoutTFV}((2/3) n)$$

Pas d'intuition : On remplace

# TriFaireValoir : Complexité

Equations de récurrence (n nb de cases):

Pour  $n \geq 3$  :

$$\text{CoutTFV}(n) = 10 + 3 \text{ CoutTFV}((2/3)n)$$

$$\text{CoutTFV}(n) = 10 + 3 (10 + 3 \text{ CoutTFV}((2/3)^2 n))$$

$$\text{CoutTFV}(n) = 10(1+3) + 3^2 \text{ CoutTFV}((2/3)^2 n)$$

Hypothèse :

$$\text{CoutTFV}(n) = 10(1+3+\dots+3^{i-1}) + 3^i \text{ CoutTFV}((2/3)^i n)$$

On vérifie par récurrence.

# TriFaireValoir : Complexité

Equations de récurrence (n nb de cases):

Pour  $n \geq 3$  : Les log sont en base 3/2

$$\text{CoutTFV}(n) = 10(1+3+\dots+3^{i-1}) + 3^i \text{CoutTFV}((2/3)^i n)$$

$$\text{CoutTFV}(n) = 10(1+3+\dots+3^{\log n})$$

$$\text{CoutTFV}(n) = 10(3^{1+\log n}-1)/(3-1)$$

$$\text{CoutTFV}(n) \text{ Appartient à } \Theta(n^{1/\log 3/2}) \text{ soit } \Theta(n^{2,71})$$

# Code

Procédure Mystère (A)

Donnée/Résultat A un tableau de valeurs indicé par des entiers

Variable u, v : deux indices de T; Pu, Pv : Piles d'entiers; t : Entier

$Pu \leftarrow \text{PileVide}(); Pv \leftarrow \text{PileVide}();$

$\text{Empiler}(Pu, \text{PremierIndice}(T)); \text{Empiler}(Pv, \text{DernierIndice}(T))$

TantQue Non ( $\text{TestPileVide}(Pv)$ ) faire

$u \leftarrow \text{Sommet}(Pu); \text{Dépiler}(Pu); v \leftarrow \text{Sommet}(Pv); \text{Dépiler}(Pv);$

    Si  $u < v$  et  $T[u] > T[v]$  alors échanger  $T[u]$  et  $T[v]$  finsi

    Si  $(u - v) > 1$  alors

$t \leftarrow (2 * ((v - u) + 1) + 1) \text{ div } 3$

$\text{Empiler}(Pu, u); \text{Empiler}(Pu, 1 + v - t); \text{Empiler}(Pu, u);$

$\text{Empiler}(Pv, u + t - 1); \text{Empiler}(Pv, v); \text{Empiler}(Pv, u + t - 1);$

    FinSi

FinTq