

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 indiqué 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.

Exemple



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 $T[f]$

Sinon Si $((f - d) + 1) > 2$ 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

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

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

Remarque 5 : Les trois appels récursifs se terminent

Conséquence : Si $(f-d)+1 = u+3$, $\text{TriFaireValoir}(T, d, f)$ 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

- 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 :

BonResTriFaireValoir(0) et ... et BonResTriFaireValoir(u) et
BonResTriFaireValoir($u+1$) et BonResTriFaireValoir($u+2$) prouve
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 : 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
BonResTriFaireValoir $((f-\text{Inter})-d)+1$ est vrai.

TriFaireValoir : Bon Résultat

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

Preuve : $d+Inter > d$ (car $1 \leq Inter$) donc $((f-(d-Inter))+1) < (f-d)+1 = u+3$
donc BonResTriFaireValoir $((f-(d-Inter))+1)$ 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 $2/3$ (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

$Pu \leftarrow PileVide(); Pv \leftarrow PileVide();$

$Empiler(Pu, PremierIndice(T)); Empiler(Pv, DernierIndice(T))$

TantQue Non (TestPileVide(Pv)) faire

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

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

Si $(u - v) > 1$ alors

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

$Empiler(Pu, u); Empiler(Pu, 1 + v - t); Empiler(Pu, u);$

$Empiler(Pv, u + t - 1); Empiler(Pv, v); Empiler(Pv, u + t - 1);$

FinSi

FinTq