

## TD : Plus longue séquence croissante

Dominique Michelucci, Université de Dijon

7 décembre 2012

Un tableau non trié d'entiers  $E[0], \dots, E[n-1]$  est donné. Le problème est de calculer la longueur de la séquence croissante la plus longue. Note : dans cette séquence, tout élément (sauf le dernier) est inférieur ou égal à son élément suivant. Par exemple, si  $E = [0; 300; 100; 200; 1000; 400; 500; 1100; 900; 800; 600; 700; -100]$ , alors les séquences croissantes les plus longues ont 7 éléments. L'une d'elles est  $[0; 100; 200; 400; 500; 600; 700]$ .

Proposez une méthode en temps polynomial ( $O(n^2)$ ). Par exemple, définir récursivement  $LT[i]$ , comme étant la longueur de la séquence croissante la plus longue qui se termine (et utilise)  $E_i$ .  $LT[0] = 1$ . Définissez  $LT[i]$  en fonction de  $LT[0], \dots, LT[i-1]$ . Exemple :

$i$	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12
$E_i$	0	300	100	200	1000	400	500	1100	900	800	600	700	-100
$LT_i$	1	2	2	3	4	4	5	6	6	6	6	7	1

Cette méthode est en temps  $O(n^2)$ . Donnez une méthode en  $O(n \log n)$ .  
Piste : stockez dans un tableau  $V[l]$  la dernière valeur de la séquence de longueur  $l$ . Quand vous cherchez quelle est la plus longue séquence croissante que peut prolonger  $E_i$ , vous pouvez procéder par dichotomie dans le tableau  $V$ . Il faut aussi gérer  $L$ , la plus grande longueur courante des séquences croissantes. N'oubliez pas de mettre à jour le tableau  $V$ . Exemple :

$i$	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12
$E_i$	0	300	100	200	1000	400	500	1100	900	800	600	700	-100
$LT_i$	1	2	2	3	4	4	5	6	6	6	6	7	1
$V_i$	—	-100	100	200	400	500	600	700	—	—	—	—	—

La suite suppose pour simplifier que tous les éléments  $E_i$  sont distincts.

Q : Soit  $S_k$  la sous séquence formée par les  $E_i$  dont la LT (longueur terminale) vaut  $k$ . Que constatez-vous ? Prouvez le.

Q. Soit  $E_i$  le premier (i minimum) élément tel que  $LT[i] = l$ , avec  $l > 1$ . Prouver que  $E_i$  prolonge  $E_k$ , où  $k$  est l'élément le plus à gauche ( $k$  maximum,  $k < i$ ) tel que  $LT[k] = l - 1$  ; autrement dit, il est inutile de vérifier que  $E[k] < E[i]$  : il l'est.

Q : Quelle est la longueur de la séquence commune la plus longue entre une séquence croissante et une séquence décroissante ? (Tous les  $E_i$  sont distincts)

Q : Soit  $L$  la longueur de la séquence croissante la plus longue.

Q : quelle application de cette partition minimale en séquences décroissantes ?  
En déduire que toute partition en séquences décroissantes a au minimum  $L$  séquences décroissantes.

Q : En déduire une méthode pour partitionner une séquence en un nombre minimum de séquences décroissantes.

Q : Soit  $S_k$  la sous séquence formée par les  $E_i$  dont la LT (longueur terminale) vaut  $k$ . Que constatez-vous ? Prouvez le.

R : Elles sont décroissantes. Preuve triviale.

Q. Soit  $E_i$  le premier (i minimum) élément tel que  $LT[i] = l$ , avec  $l > 1$ . Prouver que  $E_i$  prolonge  $E_k$ , où  $k$  est l'élément le plus à gauche ( $k$  maximum,  $k < i$ ) tel que  $LT[k] = l - 1$  ; autrement dit, il est inutile de vérifier que  $E[k] < E[i]$  : il l'est.

R : trivial, cf Q précédente.

Q : Quelle est la longueur de la séquence commune la plus longue entre une séquence croissante et une séquence décroissante ? (Tous les  $E_i$  sont distincts)

R : la séquence commune la plus longue a soit 0 soit 1 seul élément en commun. Si elle en a deux ( $a, b$  dans cet ordre, ou plus), alors  $a < b$  et  $a > b$ , contradiction.

Q : soit  $L$  la longueur de la séquence croissante la plus longue. En déduire que toute partition en séquences décroissantes a au minimum  $K$  séquences décroissantes.

R : soit  $K$  la séquence croissante la plus longue, de longueur  $L$ . Soient  $D_1, D_2, \dots, D_d$  une partition en séquences décroissantes (il y a donc  $d$  séquences décroissantes dans cette partition). Tout élément  $E_i$  de  $K$  se trouve dans exactement une seule des  $D_1$  ou  $D_2$  ou  $\dots, D_d$ . Mais chaque  $D_j$  ne peut contenir qu'un seul des éléments de  $K$ . Donc  $d \geq L$ .

R : Soit  $D_1, D_2, \dots, D_d$  une partition en séquences décroissantes. On a vu que  $d \geq L$ . Il manque une preuve d'existence pour que le plus petit des  $d$  soit vraiment égal à  $L$ . Mais c'est donné par une question précédente. Donc : la longueur de la séquence croissante la plus longue est le nombre minimum de séquences décroissantes des partitions en séquence décroissantes.

Q : En déduire une méthode pour partitionner une séquences en un ensemble de séquences décroissantes.

R : calculez la  $LT_i$  maximum :  $L$  par la méthode en  $O(n \log n)$ . Soient  $S_1, \dots, S_L$  ( $S_k$  la sous séquence formée par les  $E_i$  dont la LT vaut  $k$ ) : elles partitionnent la séquence en  $L$  séquences décroissantes.

Q : quelle application de cette partition minimale en séquences décroissantes ?

R : le tri par monotonie, pour des ensembles gigantesques qui ne rentrent pas en mémoire centrale ; ils sont d'abord partitionnés en séquences décroissantes ; chacune est sauvegardé sur disque ; ensuite ces fichiers triés sont fusionnés : c'est comme le tri par fusion mais il peut y avoir bien plus que 2 listes (ou fichiers) à fusionner ; il faut parcourir séquentiellement ces fichiers ; un tas (heap) est utilisé pour stocker les "têtes" de ces fichiers ; quand la tête du fichier  $F_k$  est traitée, il faut avancer la tête de lecture dans le fichier  $F_k$  et insérer (ou remplacer) dans le tas. On espère que le tas rentre en mémoire centrale. Pour un ensemble aléatoire de  $n$  éléments, que vaut  $L$  ? Question mathématiquement non triviale, mais il est facile de mesurer. Sujet de TP possible...