

Dans ce TD, "trié" signifie "trié par ordre croissant".

* Les exercices marqués d'une étoile sont à faire à la maison.

Exercice 1. Dichotomie.

1. Exécutez l'algorithme de dichotomie récursif vu en cours sur la valeur 42 et chacun des tableaux suivants :

$\begin{matrix} 1 & 5 & 4 \\ [1, 2, 42, 57, 99] & [1, 2, 3, 4, 42] & [1, 2, 3, 57, 99] \end{matrix}$

Combien de comparaisons a-t-il fallu faire dans chaque cas ?

2. Même question avec l'algorithme itératif. *même réponse*

Exercice 2. Recherche dans un tableau arbitraire.

Dans cet exercice, on suppose qu'un test d'égalité qui implique des éléments d'un tableau a le même coût qu'une comparaison qui implique des éléments du tableau et on appelle les deux opérations des "comparaisons". On a un tableau de taille n dans lequel on veut effectuer m recherches. Combien de comparaisons faut-il faire dans le pire des cas :

1. si on effectue m recherches séquentielles ; $m \cdot n$ comparaisons
2. si on effectue un tri par insertion suivi de m recherches par dichotomie. $O(n^2) + (\log n) \cdot m$ *pour le tri* *m recherches*
3. si on effectue un tri faisant $n \log n$ comparaisons (par exemple le tri fusion) suivi de m recherches par dichotomie ? $n \log n + \log n \cdot m = (m+n) \cdot \log n$ *pour chaque recherche*

Exercice 3. Diviser pour régner.

On dispose d'un tas de n pièces $p_0, p_1 \dots p_{n-1}$ dont exactement une est fautive ; toutes les pièces ont le même poids sauf la pièce fautive, qui est plus légère. On dispose d'une balance à deux plateaux.

1. Combien de pesées sont nécessaires pour déterminer la pièce fautive lorsque $n = 4$? $n = 8$? $n = 9$? *Si 3 gauches == 3 droites alors on compare les 3 restes* *2*
2. Écrivez un algorithme récursif qui permet de déterminer la pièce fautive lorsque le nombre de pièces est une puissance de deux. Combien de pesées fait-il ?
3. Même question lorsque le nombre de pièces est une puissance de trois.
4. Et dans le cas général ?

Exercice 4. Recherche dans un tableau bi-dimensionnel.

Dans cet exercice, on considère un tableau bi-dimensionnel T de taille $n \times m$ d'entiers dont les lignes et les colonnes sont triées. On veut effectuer une recherche d'un élément x dans ce tableau.

1. Écrivez un algorithme qui fait une recherche séquentielle. Combien de comparaisons effectue votre algorithme au pire de cas ? $n \cdot m$
2. Écrivez un algorithme qui fait n recherches dichotomiques (une par ligne). Combien de comparaisons effectue cet algorithme au pire de cas ? $2 \cdot n \log m$ *(dans chaque boucle on effectue 2)*
3. Écrivez un algorithme qui fait m recherches dichotomiques (une par colonne). Combien de comparaisons effectue l'algorithme dans ce cas ? $2 \cdot m \log n$

par ligne $\left[\begin{array}{cccccccc} 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 \end{array} \right]$

par colonne $\left[\begin{array}{c} 1 \\ 1 \\ 1 \\ 1 \\ 1 \\ 1 \\ 1 \\ 1 \end{array} \right]$

- 4. Enfin, proposer un algorithme *efficace* qui n'effectue qu'au plus $m + n$ comparaisons au pire de cas.
5. Exécuter les algorithmes proposés pour l'élément $x = 14$ sur le tableau T suivant :

1	4	6	7	9
2	7	8	9	11
3	9	10	13	15
6	10	15	17	20
14	18	19	21	22

Exercice 5. Point fixe*.

Cet exercice est à faire à la maison. Répondez aux deux premières questions dans un commentaire que vous insèrerez dans le fichier source que vous utilisez pour la dernière question.

On considère un tableau trié T d'entiers relatifs tous distincts. On dit qu'un indice i est un *point fixe* de T si $T[i] = i$, un *pré-point fixe* si $T[i] \leq i$, et *post-point fixe* si $T[i] \geq i$.

- Quels sont les pré- et post-points fixes du tableau $T = [-1, 0, 1, 3, 4, 8]$?
- Quelle propriété satisfont les ensembles de pré- et post-points fixes d'un tel tableau?
- Déduisez-en un algorithme itératif efficace qui prend en entrée un tableau trié T d'entiers relatifs tous distincts et retourne vrai si et seulement s'il existe un indice i tel que $T[i] = i$. Combien votre algorithme fait-il de comparaisons dans le cas pire?

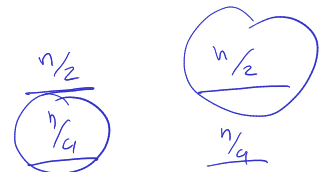
Exo 3.

2.

PeseDicho (T, l, r) {
si $l == r$ retourne $T[l]$.

si PeseDicho($T, 0, n/2 - 1$) < PeseDicho($T, n/2, n-1$)
retourne PeseDicho($T, 0, n/2 - 1$)

sinon
retourne PeseDicho($T, n/2, n-1$)



de Pèses $\sim \log_2 |T|$

$r - l + 1 = 2^t$
longueur de $T = 2^t$

3.

$r - l + 1 = 3^t$
longueur de $T = 3^t$

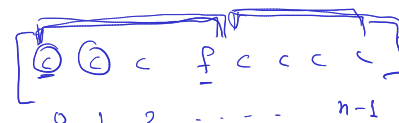
PeseTricho (T, l, r)
si $l == r$ retourne $T[l]$

si PeseTricho($T, 0, n/3 - 1$) < PeseTricho($n/3, 2 \cdot n/3 - 1$)
retourne PeseTricho($T, 0, n/3 - 1$)

si PeseTricho($T, 0, n/3 - 1$) > PeseTricho($n/3, 2 \cdot n/3 - 1$)
retourne PeseTricho($T, n/3, 2 \cdot n/3 - 1$)

sinon

retourne PeseTricho($2 \cdot n/3, n-1$)



de Pèses
 $\sim \log_3 |T|$

4. Il faut tester $T.\text{longueur} \% 3 \leq \begin{matrix} 0 \\ 1 \\ 2 \end{matrix}$ $\begin{matrix} \text{...} \\ \text{...} \\ \text{...} \end{matrix}$ $\begin{matrix} 10 \\ 11 \end{matrix}$

Attention au cas de base!!

Logarithme $\log_2 x$: combien de fois est-ce qu'il faut diviser x par 2 pour que cela fait 1.

Ex. $\log_2 64$

$$64/2 \rightarrow 32 \quad (1)$$

$$32/2 \rightarrow 16 \quad (2)$$

$$16/2 \rightarrow 8 \quad (3)$$

$$8/2 \rightarrow 4 \quad (4)$$

$$4/2 \rightarrow 2 \quad (5)$$

$$2/2 \rightarrow 1 \quad (6)$$

$$\log_2 64 = 6$$

Autre définition du logarithme : $\log_2 x$ est \sim le # de bits dans x si x est un nombre binaire.

$$2^0 = 1$$

$$2^6 = 64$$

$$2^1 = 2$$

$$2^7 = 128$$

$$2^2 = 4$$

$$2^8 = 256$$

$$2^3 = 8$$

$$2^9 = 512$$

$$2^4 = 16$$

$$2^{10} = 1024$$

$$2^5 = 32$$

$$2^{11} = 2048$$

Le logarithme est une fonction qui s'augmente très lentement !

$$10^3 \approx 10$$

$$10^6 \approx 20$$

$$10^9 \approx 30$$

$$10^{12} \approx 40$$

Alors, $\log_2 512 = 9$

Si on assume qu'on effectue $\sim 10^9$ opérations seconde

n	$\log n$		n		$n \log n$		n^2	
10^3	10	instantané	10^3	instantané	10^4	instantané	10^6	instantané
10^4	13	— " —	10^4	— " —	$1,3 \cdot 10^5$	— " —	10^8	— " —
10^5	16,5	— " —	10^5	— " —	$1,6 \cdot 10^6$	— " —	10^{10}	10 sec
10^6	20	— " —	10^6	— " —	$2 \cdot 10^7$	— " —	10^{12}	15 min
10^7	23	— " —	10^7	— " —	$2,3 \cdot 10^8$	— " —	10^{14}	1 jour
10^8	26,5	— " —	10^8	— " —	$2,6 \cdot 10^9$	2,6 sec	10^{16}	4 mois
10^9	30	— " —	10^9	1 sec	$3 \cdot 10^{10}$	5 min	10^{18}	31 ans
10^{10}	33	— " —	10^{10}	10 sec	$3,3 \cdot 10^{11}$	1 h	10^{20}	...
10^{11}	36,5	— " —	10^{11}	1,5 min	$3,6 \cdot 10^{12}$	10 h	10^{22}	...
10^{12}	40	— " —	10^{12}	15 min	$4 \cdot 10^{13}$	4,5 jour	10^{24}	...