

# Récurtivité

ENSIIE FISA IAP 2022-2023

Si vous avez déjà fait les exercices suivants pendant le premier TP, vous pouvez les passer. **Attention**, certains exercices (le premier par exemple) mentionnent des questions supplémentaires sur la récursivité terminale.

## Exercice 1 — *Factorielle*

Ecrire un programme `fact.c` qui contient une fonction qui connaissant un entier `n` calcule sa factorielle récursivement. On rappelle que  $n! = \prod_{i=1}^n i$ . Ecrire une version récursive non terminale et une version récursive terminale.

## Exercice 2 — *Dichotomie Récursive*

Ecrire un programme `dichoRec.c` qui contient une fonction qui connaissant un entier `min`, un entier `max` supérieur à `min`, un tableau `tab` contenant au moins `max` entier triés par ordre croissant et un entier `x`, vérifie si `x` est présent dans le tableau entre le `min`<sup>e</sup> élément et le `max` - 1<sup>e</sup> élément. Cette fonction doit être récursive.

## Exercice 3 — *Remplacement de caractères*

Ecrire un programme `replace.c` qui contient une fonction qui connaissant une chaîne de caractères `s`, deux caractères `c` et `d` et un entier `i` remplace tous les caractères `c` situés après le `i`<sup>e</sup> caractère de la chaîne `s` par `d`. Cette fonction doit être récursive. (Attention à bien initialiser votre chaîne de caractères avec un tableau ou un `malloc`).

## Exercice 4 — *Des maths !*

Ecrire un programme `log.c` qui contient une fonction qui connaissant un `double`  $0 < x < 1$  calcule  $-\log(1-x)$  comme suit :

Poser  $l = 0$ . Pour tout  $i$  de 1 à l'infini, si  $\frac{x^i}{i} < 0.001$ , renvoyer  $l$ . Sinon  $l = l + \frac{x^i}{i}$ .

Coder cette fonction sous forme itérative puis sous forme récursive. On pourra ajouter des paramètres à la fonction récursive si nécessaire.

## Exercice 5 — *PGCD* Ecrire un programme `pgcd.c` qui calcule le PGCD de deux nombres

avec la formule suivante : le PGCD de  $a \in \mathbb{N}^*$  et  $b \in \mathbb{N}^*$  (avec  $a \leq b$ ) est  $a$  si  $a = b$  et le PGCD de  $a$  et  $b - a$  sinon.

Rajouter au début du fichier la ligne `typedef unsigned long long int ulli;`. Utiliser le type `ull` à la place du type `int` pour  $a$  et  $b$ . Il devrait maintenant être possible appeler votre fonction avec  $a = 2$  et  $b = 9000000000000000000$  ( $9 \cdot 10^{18}$ ). Que constate-t-on ? Comment améliorer l'algorithme pour qu'il termine ?

## Exercice 6 — *Permutations* On souhaite, connaissant une chaîne de caractère, afficher

toutes les permutations possibles de cette chaîne. Par exemple avec `abc` en entrée, la fonction doit afficher les chaînes suivantes `abc acb bac bca cab cba` (avec par exemple un saut de ligne entre deux).

Créer un fichier `permut.c` qui utilise l'algorithme suivant pour effectuer cela : connaissant une chaîne `s` en entrée, on considère  $s_0$  le premier caractère et  $s'$  la suite ; calculer récursivement toutes les permutations possibles des caractères de  $s'$ . Pour chaque permutation  $s''$ , et pour chaque manière d'insérer  $s_0$  dans  $s''$ , on obtient une permutation de `s`.

1. Créer une fonction qui, connaissant une chaîne  $s$ , un caractère  $c$  et un entier  $i$  entre 0 et  $|s|$ , renvoie une nouvelle chaîne contenant  $s$  où le caractère  $c$  a été inséré en position  $i$  (l'indice de  $c$  dans la chaîne résultante est  $i$ ).
2. Créer la fonction demandée par l'exercice. Attention à libérer la mémoire.
3. Transformer la fonction pour qu'elle devienne récursive terminale. Pour cela il faut modifier les paramètres d'entrées, considérez la fonction qui prend en entrée une liste  $l$  de chaînes de caractères et une chaîne de caractères  $s$ , et qui renvoie toutes les manières d'insérer les lettres de  $s$  dans toutes les chaînes de la liste  $l$ . Par exemple, avec  $l=[ab,ba]$  et  $s=cd$  alors le résultat est  $[cdab, cadb, cabd, acdb, acbd, abcd,dcab, dacb, dabc, adcb, adbc, abdc, cdba, cbda, cbad, bcda, bcad, bacd, dcba, dbca, dbac, bdca, bdac, badc]$

### Exercice 7 — Statues compatibles

On considère un musée de sculpture disposant d'un grand nombre de statues. Il souhaite mettre en avant certaines d'entre elles en les mettant à l'entrée du musée. Cependant, certaines statues ne peuvent être mises ensemble à l'entrée du musée pour des raisons variées : répétition de couleur, de thématique, de période, d'auteur, ... On dit qu'elles ne sont pas compatibles. Comment mettre en avant le plus de statues compatibles possibles ?

Récupérez les fichiers `statue1.txt`, `statue2.txt` et `statue3.txt`. Les fichiers sont au format suivant :

```
N
Nom_statue_1
Nom_statue_2
...
Nom_statue_N
0 1 0 0 0 1 1 0 1 1 ... 1 0
0 0 1 0 1 0 1 0 1 1 ... 1 0
...
0 0 0 0 0 1 1 1 1 1 ... 0 0
```

Le premier nombre  $N$  est le nombre de statues. Les  $N$  lignes suivantes contiennent les nom des  $N$  statues, sans espace. Les  $N$  lignes suivantes contiennent chacune  $N$  entiers. Le  $j^{\text{e}}$  entier de la  $i^{\text{e}}$  ligne indique si la  $i^{\text{e}}$  statue est compatible avec la  $j^{\text{e}}$  statue : si c'est 1 alors Oui et si c'est 0 alors Non.

On suppose que le fichier est donnée en entrée standard de votre programme (`./programme < statue1.txt` par exemple).

1. Créez un programme `statue.c` contenant fonction qui lit en entrée standard la première ligne et renvoie  $N$ . Pour rappel, si l'entrée standard contient un entier, vous pouvez utiliser `scanf("%d", &x)` pour lire son contenu et le transférer dans un entier  $x$ .
2. Créez une fonction qui reçoit  $N$  en entrée et lit en entrée standard  $N$  lignes et renvoie un pointeur vers  $N$  chaînes de caractères contenant les  $N$  noms des statues. Utilisez `scanf` avec le format `"%s"`.
3. Créez une fonction qui reçoit  $N$  en entrée et lit en entrée standard  $N$  lignes et renvoie un pointeur vers  $N$  pointeurs sur  $N$  entiers contenant la matrice des 1 et des 0 du fichier. Pour pouvez utiliser `scanf` pour chaque entier.
4. Utilisez maintenant l'algorithme suivant pour trouver le plus grand ensemble de statues compatibles :
  - Il y a deux choix possibles pour la première statue  $s_1$  : soit on la garde dans la solution, soit on ne la garde pas.
  - Si on la garde, alors lister l'ensemble  $S$  des statues compatibles avec  $s_1$ . Trouver récursivement la solution optimale si on avait en entrée que les statues de  $S$ , et ajouter  $s_1$  à cette solution
  - Si on ne la garde pas, alors soit  $S$  l'ensemble des statues autres que  $s_1$ . Trouver récursivement la solution optimale si on avait en entrée que les statues de  $S$ .
  - Puisqu'on ne sait pas à l'avance s'il faut garder ou non  $s_1$ , il suffit de calculer et comparer ces deux solutions, et renvoyer la meilleure.

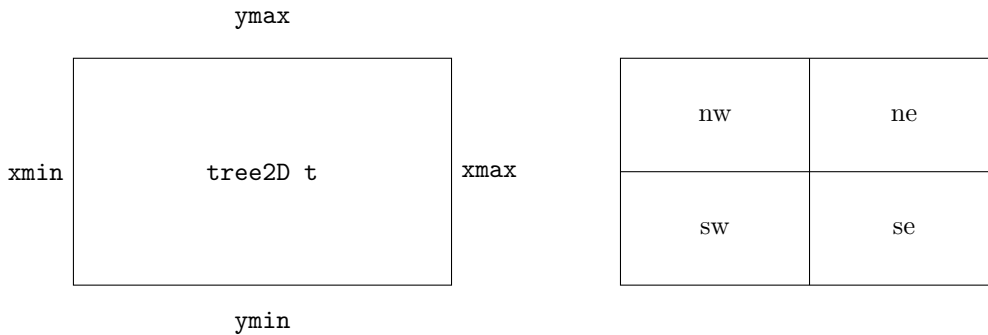
**Exercice 8 — Stockage de points** On considère une structure qui permet d'organiser

rapidement la recherche de points 2D dans une liste. Créer un programme `2Dtrees.c` qui définit une structure `struct s_point2D` contenant deux champs entiers `x` et `y`, et une structure récursive `struct s_tree2D` contenant

- un pointeur vers un `struct s_point2D` nommé `elem`
- 4 pointeurs vers un `struct s_tree2D` nommés `nw`, `ne`, `sw` et `se`
- 4 champs entiers `xmin`, `xmax`, `ymin` et `ymax`.

1. Utiliser un `typedef` pour renommer les pointeurs vers `struct s_point2D` et `struct s_tree2D` en `point2D` et `tree2D`.

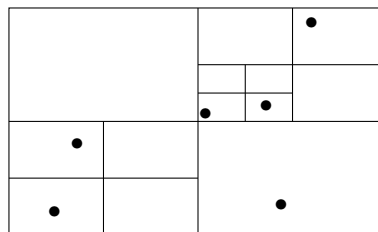
Le `tree2D` représente un espace rectangulaire situé entre les coordonnées `xmin`, `xmax`, `ymin` et `ymax`. Un `tree2D t` contient tous les éléments de `L` qui sont situés entre ces coordonnées. Les 4 pointeurs `nw`, `ne`, `sw` et `se` représentent respectivement les quarts de rectangles supérieur gauche, supérieur droit, inférieur gauche et inférieur droit.



Il y a trois possibilités :

- Aucun point n'est situé dans le rectangle, alors `elem`, `nw`, `ne`, `sw` et `se` sont tous `NULL`
- il y a exactement un seul point, alors il est pointé par le champs `elem`. Et les 4 autres champs sont `NULL`.
- il y a plusieurs points dans le rectangle, alors les points situés dans le rectangle supérieur gauche sont récursivement contenu par `t->nw`, les points situés dans le rectangle supérieur droit sont récursivement contenu par `t->ne`, et ainsi de suite.

Par exemple, on peut donc arriver à la structure récursive suivante.



1. Créer une fonction qui initialise un `tree2D t`, elle reçoit en entrée les 4 coordonnées `xmin`, `xmax`, `ymin` et `ymax`.
2. Créer une fonction qui, connaissant un `tree2D t` et un `point2D p` ajoute le point `p` à `t` renvoie 1 si `p` est contenu dans `t` et 0 sinon.

3. Créer une fonction qui, connaissant un `tree2D t` et un `point2D p` ajoute le point `p` à `t` si ce point n'était pas déjà présent dans `t`.
4. Effectuer deux fonctions qui respectivement ajoute un `point2D p` à un tableau de `point2D` s'il n'est pas déjà dedans et recherche un point `p` dans un tel tableau.
5. Comparer le temps d'exécution de ces quatre fonctions en ajoutant 1000000 de points générés aléatoirement avec des coordonnées entre 0 et 1000, puis en recherchant 1000000 générés aléatoirement également. On peut utiliser par exemple le code suivant pour mesurer le temps.

```
1 #include <time.h>
2 ...
3 double time_spent = 0.0;
4 clock_t begin = clock();
5 ...
6 clock_t end = clock();
7 time_spent += (double)(end - begin) / CLOCKS_PER_SEC;
8
```