

# TP 10

Décembre 2021

*Dans ces exercices, on laisse le libre choix du langage de programmation, parmi C, OCaml et Python.*

## Exercice 1 : Sous-ensembles de phrases

On se donne un ensemble de  $n$  phrases  $\{p_i | i \in [1; n]\}$  où chaque phrase est une chaîne de caractères, que l'on supposera de taille majorée par  $t = 100$ .

On fixe une lettre  $c$ . On aimerait connaître la taille du plus grand sous-ensemble de phrases, ayant les lettres  $c$  aux mêmes position. Par exemple, dans l'ensemble  $E = \{p_0 = \text{"bonjour"}, p_1 = \text{"ordinateur"}, p_2 = \text{"boulon"}\}$ , alors pour la lettre  $c = \text{'o'}$ , cette taille est 2 car  $p_0$  et  $p_2$  ont les 'o' aux mêmes positions.

### Partie 1

Une première idée est de définir une liste de positions pour chaque phrase, puis de trouver un sous-ensemble de listes identiques.

1. Écrire une fonction `get_positions(str s, char c)` renvoyant la liste des positions de la chaîne  $s$  où le caractère est égal à  $c$
2. Écrire un algorithme permettant d'effectuer la tâche demandée
3. Quelle est sa complexité en fonction de  $n$  et  $t$ ?

### Partie 2

Afin de réduire la complexité, on propose de définir une signature pour chaque phrase. On définit alors  $s(p) = \sum_{i=0}^{len(p)} 2^i \times \delta_{p[i], c}$

1. Comment interprétez-vous  $s$  ? Écrire la fonction `signature(str s)` qui pour une chaîne de caractères  $p$  renvoie sa signature  $s(p)$ . Quelle est sa complexité ?
2. Étant données deux signatures, quelle est la complexité de la comparaison entre les deux ?
3. En déduire un algorithme de complexité  $O(nt + n^2)$  permettant de répondre au problème en utilisant les signatures. Justifier la complexité
4. (Optionnel) En utilisant une structure de dictionnaire, comment peut-on abaisser la complexité à  $O(nt)$  ? Pourquoi cette complexité peut-elle être intéressante par rapport à celle de la question précédente ?

## Exercice 2 : Nombres de Catalan

On définit les nombres de CATALAN  $(C_n)_{n \in \mathbb{N}}$  par  $C_0 = 1$  et  $C_n = \sum_{i+j=n-1} C_i C_j$ .

1. Écrire une version itérative de la fonction `catalan` qui à tout entier  $n$  associe le  $n^{eme}$  nombre de Catalan  $C_n$
2. Prouver ce programme
3. Donner une version récursive
4. On peut montrer (mais on ne le demande pas) que  $C_n = \frac{2(2n-1)}{n+1} C_{n-1}$  pour  $n \geq 1$   
En utilisant cette remarque, donner une version itérative de la fonction Catalan
5. Donner une version récursive