

Algorithmique

TP 1 : Programmation dynamique

Calcul de la distance d'édition

Renaud Marlet
Laboratoire LIGM-IMAGINE

<http://imagine.enpc.fr/~marletr>

Distance de Levenshtein (1965)

= distance d'édition

- Nombre minimum de modifications pour passer d'une chaîne à une autre :
 - suppression d'un caractère
 - insertion d'un caractère
 - remplacement d'un caractère par un autre
 - ex. $d_L(\text{ponts}, \text{hotes}) = 3$
- Mesure de la similarité de deux chaînes de caractères
 - applications : vérificateur orthographique, OCR...
 - généralisation du pb de plus longue séquence commune
- Complexité : $O(mn)$ pour deux mots de taille m et n

Distance de Damerau-Levenshtein

- Nombre minimum de modifications pour passer d'une chaîne à une autre :
 - suppression d'un caractère
 - insertion d'un caractère
 - remplacement d'un caractère par un autre
 - **transposition de deux caractères successifs**
 - ex. $d_{DL}(\text{écoles}, \text{écloes}) = 2$
 $d_L(\text{écoles}, \text{écloes}) = 3$
- Couvrirait $\approx 80\%$ des fautes d'orthographe (anglais)
- Complexité : $O(mn)$ pour deux mots de taille m et n

écoles, o \leftrightarrow l =
écloes, s \leftrightarrow e =
écloes

écoles, +l =
écloes, l \rightarrow s =
écloes, -s =
écloes

TP 1 : distance d'édition

1. **Fermez votre ordinateur !**
2. Étudiez le calcul par programmation dynamique de la distance de Levenshtein $d_L(s, s')$ entre deux chaînes s et s'
 - **suivez la méthodologie du cours !**
 - **indice** : étudiez la distance des préfixes
 - **rédigez** la preuve de la sous-structure optimale (qq lignes)
3. Implémentez des solutions récurives, sans et avec mémoïsation [**≈ 10 LOC !**]
4. Quelles sont leur complexité en espace & en temps (approx : polyn. ou expon.) ?
5. Comparez et discutez leur temps d'exécution
6. Implémentez un algorithme itératif [**≈ 10 LOC !**]
7. Quelle est sa complexité en espace et en temps ?
8. Comparez et discutez son temps d'exécution
9. Affichez la suite de modifs élémentaires pour aller de s à s'
10. Étendez ce travail à la distance de Damerau-Levenshtein
11. Proposez et discutez une version itérative linéaire en espace

chaîne $s = c_1 \dots c_n$
préfixe $s_i = c_1 \dots c_i$ $1 \leq i \leq n$

```
// Temps d'exéc.  
#include <time.h>  
clock_t t1 = clock();  
traitement();  
clock_t t2 = clock();  
cout << (t2-t1) /  
CLOCKS_PER_SEC;
```