M1 IV - TP Multimédia USTHB 2021/2022

# Compression LZW (Lempel Ziv Welch)

Le principe de la compression LZW est le suivant :

- Le dictionnaire est initialisé avec tous les caractères présents dans le texte.
- On a lu une chaine 'w' présente dans le dictionnaire et on lit le caractère 'a' qui suit 'w' dans le texte.

On a deux possibilités :

- Si la chaine 'wa' n'est pas présente dans le dictionnaire, alors on écrit le code correspondant à 'w' dans le fichier de sortie, on ajoute 'wa' dans le dictionnaire et 'a' devient la nouvelle valeur de 'w'.
- Si 'wa' est présente, alors elle devient la nouvelle valeur de 'w'.

#### Algorithme:

,:4

```
Initialiser dictionnaire D
W ← lire un caractère
Tant qu'il reste des caractères à lire faire
a ← lire caractère
si ( w + a est dans D ) alors w \leftarrow w + a
sinon
        écrire le code de w
        ajouter w + a dans D
        w ← a
fin si
fin tant que
écrire le code de w
Exemple 1: Compression
Entrée: XYZZX,XYZZX (dernier caractère: 4)
Solution:
Dictionnaire initial:
X:1
Y:2
Z:3
```

M1 IV – TP Multimédia USTHB 2021/2022

 $W \leftarrow X$  et a  $\leftarrow Y$ , on ajoute XY : 5 au dictionnaire

Sortie = 1

W = Y et a  $\leftarrow Z$ , on ajoute YZ: 6 au dictionnaire

Sortie = 12

W = Z et a = Z, on ajoute ZZ : 7 au dictionnaire

Sortie= 123

W= Z et a = X, on ajoute ZX : 8 au dictionnaire

Sortie = **1233** 

W = X et a = , on ajoute X, : 9 au dictionnaire

Sortie: 12331

W=, et a = X on ajoute ,X :10 au dictionnaire

Sortie: 123314

W= X et a = Y existe donc w = XY et a = Z on ajoute XYZ : 11 au dictionnaire

Sortie: 1233145

W= Z et a=Z existe donc w= ZZ et a= X on ajoute ZZX : 12 au dictionnaire

Sortie: 123314571

# Il faut présenter le résultat sous forme de tableaux :

W	а
Χ	Υ
Υ	Z
Z	Z
Z	Χ
Χ	,
,	Χ
Χ	Υ
XY	Z
Z	Z
ZZ	Х

Х	1
Υ	2
Z	3
,	4
XY	5
YZ	6
ZZ	7
ZX	8
Χ,	9
,X	10
XYZ	11
ZZX	12

Sortie: 123314571

M1 IV – TP Multimédia USTHB 2021/2022

#### <u>Décompression</u>:

Le dictionnaire est construit au fur et à mesure de la décompression

Initialiser dictionnaire D

a ← lire caractère

écrire D(a)

Tant qu'il reste des caractères à lire faire

b ← lire caractère

si b est dans D alors

 $w \leftarrow D(b)$ 

sinon

w ← D(a) + premier caractère de D(a)

fin si

écrire w

ajouter D(a)+premier caractère de w à D

a←b

fin tant que

### Exemple 2: Décompression

Entrée: 99 97 103 116 97 258 262 97 (dernier caractère: 256)

### Solution:

а	b	W
99	97	а
97	103	g
103	116	t
116	97	а
97	258	ag
258	262	aga
262	97	a
97		

Dictionnaire initial

_	NUL	0
	а	97
	b	98
_		256
	ca	257
	ag	258
	gt	259
	ta	260
	aa	261
	aga	262
	agaa	263

Sortie: cagtaagagaa