

# Code Inverse, César et César affine

par Léo Peyronnet

Décembre 2022

## 1 Rappel des méthodes

### 1.1 Code Inverse

Cette méthode consiste à écrire le mot codé à l'envers. Pour ce faire, nous pouvons associer à chaque  $x$  lettre du mot à crypter un entier  $i \in [0, n[$  avec  $n$  le nombre de lettres qui compose le mot. De fait, nous pouvons aussi associer à chaque  $c$  lettre du mot crypté un entier  $j \in [0, n[$ . Ainsi, la relation entre les deux mots est :

$$x_i \equiv c_{n-i-1} \Leftrightarrow c_j \equiv x_{n-j-1}$$

Ainsi, le même algorithme peut être utilisé pour crypter et décrypter un mot.

**Exemple:**

|                 |                 |                 |                   |                 |                 |                 |
|-----------------|-----------------|-----------------|-------------------|-----------------|-----------------|-----------------|
| 0               | 1               | 2               | $i$               | $n-3$           | $n-2$           | $n-1$           |
| C               | R               | Y               | ...               | A               | G               | E               |
| $x_0 = c_{n-1}$ | $x_1 = c_{n-2}$ | $x_2 = c_{n-3}$ | $x_i = c_{n-i-1}$ | $x_{n-3} = c_2$ | $x_{n-2} = c_1$ | $x_{n-1} = c_0$ |
| E               | G               | A               | ...               | Y               | R               | C               |
| 0               | 1               | 2               | $j$               | $n-3$           | $n-2$           | $n-1$           |

### 1.2 Code César

Cette méthode consiste à décaler chaque lettre d'un mot par rapport à un alphabet. Pour ce faire, pour un mot  $x$ , déterminons  $\alpha$  un alphabet incluant toutes les lettres de  $x$  et  $n$  la taille de  $\alpha$ . Soit  $i \in [0, p[$  l'index d'une lettre de  $x$  et  $p$  la taille du mot, alors  $x_i$  correspond à l'indice de cette lettre dans  $\alpha$ . Ainsi, pour  $b \in \mathbb{Z}$  le décalage à appliquer dans le code, nous avons  $y$  le mot codé tel que :

$$y_i \equiv x_i + b[n]$$

Le décryptage avec  $x$  le mot crypté et  $y$  le mot décrypté correspond alors à :

$$y_i \equiv x_i - b[n]$$

### 1.3 Code César affine

Cette méthode consiste à appliquer à chaque lettre d'un mot une autre valeur via une fonction affine. Soit  $x, y, i, \alpha$  et  $n$  comme vu à la méthode précédente. Soit  $a$  et  $b$  des entiers relatifs, alors :

$$y_i \equiv ax_i + b[n]$$

Le décryptage avec  $x$  le mot crypté et  $y$  le mot décrypté correspond alors à :

$$y_i \equiv a'(x_i - b)[n]$$

avec  $a'$  l'inverse modulaire de  $a$ .

## 2 Présentation des programmes

### 2.1 codeInverse()

Fonction relative à la méthode Code Inverse (cf. 1.1).

---

```
def codeInverse(mot):
    result=""
    for i in range(len(mot)-1,-1,-1): # len(mot)-1 >= i
        >= 0
        # soit j un compteur incrémenté à chaque passage
        # de boucle (sousentendu ici car boucle for)
        result+=mot[i] # la i-ème lettre du mot en clair
        # devient la j-ème lettre du mot crypté
    return result
```

---

### 2.2 scan()

Fonction retournant l'indice d'une lettre dans un alphabet. Utilisé pour la méthode César et César affine.

---

```
def scan(lettre, alphabet):
    y=0
    while (lettre!=alphabet[y]): #si la i-ème lettre du
        # mot est dans l'alphabet (à l'index y), alors fin
        # de boucle
        y+=1 #passage à la lettre suivante de l'
        # alphabet
    if y==len(alphabet): #si la i-ème lettre n'
        # est pas dans l'alphabet
        print("attention: un des caractères du
            mot n'est pas dans l'alphabet!")
        exit()
    return y
```

---

## 2.3 codeCesar() et decodeCesar()

Fonction de codage et décodage relative à la méthode Code César (cf. 1.2).

---

```
def codeCesar(alphabet, mot, cle):
    result=""
    for i in range(len(mot)): # 0 <= i <= len(mot)-1
        y=scan(mot[i], alphabet) # position de la i-ème
        lettre du mot dans l'alphabet ; copions la
        valeur de y à cette étape sous le nom x
        y=(y+cle)%len(alphabet) # décalage avec la clé cé
        zar (y congru à x + cle modulo la taille de l'
        alphabet)
        result+=alphabet[y] #la i-ème lettre du mot en
        clair d'index x dans l'alphabet devient la i-è
        me lettre du mot crypté d'index y.
    return result

def decodeCesar(alphabet, mot, cle):
    result=""
    for i in range(len(mot)): # 0 <= i <= len(mot)-1
        y=scan(mot[i], alphabet) # position de la i-ème
        lettre du mot dans l'alphabet ; copions la
        valeur de y à cette étape sous le nom x
        y=(y-cle)%len(alphabet) # décalage avec la clé cé
        zar (y congru à x - cle modulo la taille de l'
        alphabet)
        result+=alphabet[y] #la i-ème lettre du mot en
        clair d'index x dans l'alphabet devient la i-è
        me lettre du mot crypté d'index y.
    return result
```

---

## 2.4 codeCesarAff()

Fonction de codage relative à la méthode Code César affine (cf. 1.3).

---

```
def codeCesarAff(alphabet, mot, a, b):
    result=""
    for i in range(len(mot)): # 0 <= i <= len(mot)-1
        y=scan(mot[i], alphabet) # position de la i-ème
        lettre du mot dans l'alphabet ; copions la
        valeur de y à cette étape sous le nom x
        y=(a*y+b)%len(alphabet) # cryptage affine (y
        congru à a*x+b modulo la taille de l'alphabet)
        result+=alphabet[y] #la i-ème lettre du mot en
        clair d'index x dans l'alphabet devient la i-è
        me lettre du mot crypté d'index y.
    return result
```

---

## 2.5 euclideEtt() et inv()

Fonctions employées par decodeCesarAff() (cf. 2.6) :

- euclideEtt() : Algorithme d'Euclide étendu. Renvoie l'identité de Bézout ( $a.u + b.v = \text{pgcd}(a, b)$ ) sous forme d'une liste de trois entiers. r1 : pgcd ; u1 : u et v1 : v.
- inv() : Revoie u si r1=1.

---

```
def euclideEtt(a,b):
    r1=b
    r2=a
    u1=0
    v1=1
    u2=1
    v2=0
    while r2!=0:
        q=r1//r2

        r3=r1
        u3=u1
        v3=v1

        r1=r2
        u1=u2
        v1=v2

        r2=r3-q*r2
        u2=u3-q*u2
        v2=v3-q*v2
    return [r1,u1,v1] # retourne l'identité de bézout (r1
                      :pgcd;u1:u et v1:v)

def inv(a,modulo):
    t=euclideEtt(a,modulo) #import de l'identité de bé
                             zout
    if t[0]==1: #si le pgcd=1
        return t[1] # retourne l'inverse modulaire de a
                :(u)
    else: #si le pgcd!=1
        print("attention: le coefficient A de la fonction
              affine n'est pas premier avec la taille de l'
              alphabet!")
        exit()
```

---

## 2.6 decodeCesarAff()

Fonction de décodage relative à la méthode Code César affine (cf. 1.3).

---

```
def decodeCesarAff(alphabet ,mot ,a ,b):  
    result=""  
    for i in range(len(mot)): # 0 <= i <= len(mot)-1  
        y=scan(mot[i],alphabet) # position de la i-ème  
            lettre du mot dans l'alphabet ; copions la  
            valeur de y à cette étape sous le nom x  
        y=(inv(a,len(alphabet))*(y-b))%len(alphabet) # dé  
            cryptage affine (y congru à a'*(x-b) modulo la  
            taille de l'alphabet)  
        result+=alphabet[y] #la i-ème lettre du mot en  
            clair d'index x dans l'alphabet devient la i-è  
            me lettre du mot crypté d'index y.  
    return result
```

---