Corrigé : Chiffrement par blocs (d'après X mp 2009)

Partie I. Chiffrement et déchiffrement

```
Question 1. a_0 \in [\![0,1[\![ donc a_0 = 0. a_1 \in [\![0,2[\![ et k-a_1 est pair donc a_1 = k \mod 2. a_2 \in [\![0,3[\![ et \frac{1}{2!}(k-a_1)-a_2 est divisible par 3 donc a_2 = \frac{1}{2!}(k-a_1) \mod 3. Plus généralement, \frac{1}{i!} \Big( k - \sum_{j=0}^{i-1} a_j j! \Big) \equiv a_i \mod (i+1), donc a_i = \frac{1}{i!} \Big( k - \sum_{j=0}^{i-1} a_j j! \Big) \mod (i+1). Ceci conduit à définir :
```

```
def decomposerFact(N, k):
 a = [0] * N
 for i in range(1, N):
     a[i] = k % (i + 1)
     k //= (i + 1)
     if k == 0:
         break
 return a
```

Question 2.

```
def ecrirePermutation(N, k):
 a = decomposerFact(N, k)
 ell = [i for i in range(N)]
 sigma = [None] * N
 for i in range(N):
     sigma[i] = ell[a[N-i-1]]
     del ell[a[N-i-1]]
 return sigma
```

La fonction del supprime un élément d'un tableau donné par son rang.

Question 3. La fonction de chiffrement est immédiate :

```
def chiffrer(N, k, b):
 sigma = ecrirePermutation(N, k)
 return sigma[b]
```

La fonction de déchiffrement l'est tout autant si on connait la méthode index (x) qui, appliquée à une liste, renvoie l'indice correspondant à la première occurrence de x dans celle-ci :

```
def dechiffrer(N, k, b):
 sigma = ecrirePermutation(N, k)
 return sigma.index(b)
```

À défaut on peut écrire :

```
def dechiffrer(N, k, b):
 sigma = ecrirePermutation(N, k)
 for i in range(N):
     if sigma[i] == b:
         return i
```

Partie II. Réseau de Feistel

On notera que le choix de $N=2^{64}$ n'est pas anodin : les entiers étant codés en complément à deux sur 64 bits, le quotient de la division euclidienne par 2^{32} est égal au 32 premiers bits de cette décomposition et le reste aux 32 derniers.

Ouestion 4.

```
def oplus(x, y):
 z = 0
 p = 1
 while x > 0 or y > 0:
     if x % 2 != y % 2:
         z += p
     x, y = x // 2, y // 2
     p *= 2
 return z
```

Notons que cette fonction est prédéfinie en Python : il s'agit de l'opérateur infixe ^.

Question 5.

```
def feistelTour(k, b):
 q, r = divmod(b, 2**32)
 return r * 2**32 + oplus(q, f(k, r))
```

q, r = divmod(a, b) est équivalent à q, r = a // b, a % b (mais ne réalise qu'une seule fois le calcul de la division euclidienne).

Question 6. La relation $(a \oplus b) \oplus b = a$ permet d'établir les équivalences suivantes :

```
 \begin{cases} r_{i+1} = q_i \oplus \mathcal{F}_{k_i}(r_i) \\ q_{i+1} = r_i \end{cases} \longleftrightarrow \begin{cases} q_i = r_{i+1} \oplus \mathcal{F}_{k_i}(r_i) \\ r_i = q_{i+1} \end{cases} \longleftrightarrow \begin{cases} q_i = r_{i+1} \oplus \mathcal{F}_{k_1}(q_{i+1}) \\ r_i = q_{i+1} \end{cases}
```

```
def feistelInverseTour(k, b):
q, r = divmod(b, 2**32)
return oplus(r, f(k, q)) * 2**32 + q
```

Question 7.

```
def feistel(K, b):
 for k in K:
     b = feistelTour(k, b)
 return b
```

Question 8.

```
def feistelInverse(K, b):
 for k in reversed(K):
    b = feistelInverseTour(k, b)
 return b
```