Sécurisation du transport de données

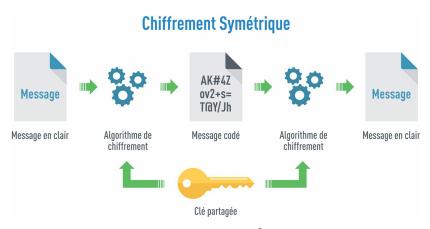
Baptiste Pasquier 30771

2019

- Cryptographie symétrique
 - Cryptographie symétrique
 - Chiffrement SPN
- Cryptanalyse différentielle
 - Définitions
 - Tableau de distribution des différences
- Conception d'un chiffrement SPN
 - Couche de substitution/confusion

0000000

Cryptographie symétrique



Source: blog.emsisoft.com

Cryptographie symétrique

Définition 1 : Réseau de substitution-permutation

Un **réseau de substitution-permutation** est une architecture de chiffrement par bloc constituée d'une couche d'addition de clé, d'une couche de substitution et d'une couche de permutation

Cryptographie symétrique

Définition 1 : Réseau de substitution-permutation

Un réseau de substitution-permutation est une architecture de chiffrement par bloc constituée d'une couche d'addition de clé, d'une couche de substitution et d'une couche de permutation

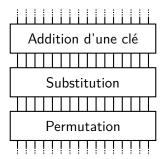


FIGURE - Tour d'un SPN sur 16 bits

0000000 Chiffrement SPN

Cryptographie symétrique

Définition 2 : Fonction XOR

On définit la fonction OU exclusif (XOR, \oplus) par sa table de vérité :

X	0	0	1	1
y	0	1	0	1
$x \oplus y$	0	1	1	0

Cryptographie symétrique

Définition 2 : Fonction XOR

On définit la fonction OU exclusif (XOR, \oplus) par sa table de vérité :

Conception d'un chiffrement SPN

X	0	0	1	1
y	0	1	0	1
$x \oplus y$	0	1	1	0

On note \mathbb{F}_2 le corps $\mathbb{Z}/2\mathbb{Z}$.

Définition 3 : Extension à \mathbb{F}_2^n

Soit $n \in \mathbb{N}^*$. On étend la définition de la fonction \oplus pour définir la fonction $\oplus : \mathbb{F}_2^n \times \mathbb{F}_2^n \to \mathbb{F}_2^n$ par :

$$\oplus: \left\{ \begin{array}{ccc} \mathbb{F}_2^n \times \mathbb{F}_2^n & \longrightarrow & \mathbb{F}_2^n \\ (x_1, \dots, x_n), (y_1, \dots, y_n) & \longmapsto x_1 \oplus y_1, \dots, x_n \oplus y_n \end{array} \right.$$

00000000 Chiffrement SPN

Cryptographie symétrique

Définition 4 : Fonction booléenne

Une fonction booléenne de n variables est une fonction de \mathbb{F}_2^n dans \mathbb{F}_2 .

Conception d'un chiffrement SPN

Cryptographie symétrique

Définition 4 : Fonction booléenne

Une fonction booléenne de n variables est une fonction de \mathbb{F}_2^n dans \mathbb{F}_2 .

x_1	0	1	0	1
<i>X</i> ₂	0	0	1	1
$f(x_1,x_2)$	0	1	0	0

TABLE - Table de vérité d'une fonction booléenne de 2 variables

00000000 Chiffrement SPN

Définition 5 : Sbox

Une table de substitution (Sbox) est la table de vérité d'une fonction de \mathbb{F}_2^m dans \mathbb{F}_2^n . Elle est donc composée de *n* fonctions booléennes de *m* variables.

Chiffrement SPN

<i>x</i> ₁	0	1	0	1	0	1	0	1	0	1	0	1	0	1	0	1
x ₂	0	0	1	1	0	0	1	1	0	0	1	1	0	0	1	1
x ₃	0	0	0	0	1	1	1	1	0	0	0	0	1	1	1	1
X4	0	0	0	0	0	0	0	0	1	1	1	1	1	1	1	1
$S_1(x_1, x_2, x_3, x_4)$	0	0	1	1	0	1	1	0	1	0	0	0	1	1	0	1
$S_2(x_1,x_2,x_3,x_4)$	1	0	0	0	1	1	1	0	1	1	1	0	0	0	0	1
$S_3(x_1, x_2, x_3, x_4)$	1	1	1	0	0	1	0	0	0	0	1	1	1	0	0	1
$S_4(x_1, x_2, x_3, x_4)$	1	0	1	0	0	1	1	1	0	1	0	1	0	1	0	0

 $\ensuremath{\mathrm{TABLE}}$ – Sbox de $\ensuremath{\mathbb{F}}_2^4$ dans $\ensuremath{\mathbb{F}}_2^4$

Cryptographie symétrique

<i>x</i> ₁	0	1	0	1	0	1	0	1	0	1	0	1	0	1	0	1
x ₂	0	0	1	1	0	0	1	1	0	0	1	1	0	0	1	1
X3	0	0	0	0	1	1	1	1	0	0	0	0	1	1	1	1
X4	0	0	0	0	0	0	0	0	1	1	1	1	1	1	1	1
$S_1(x_1, x_2, x_3, x_4)$	0	0	1	1	0	1	1	0	1	0	0	0	1	1	0	1
$S_2(x_1,x_2,x_3,x_4)$	1	0	0	0	1	1	1	0	1	1	1	0	0	0	0	1
$S_3(x_1,x_2,x_3,x_4)$	$\parallel 1$	1	1	0	0	1	0	0	0	0	1	1	1	0	0	1
$S_4(x_1, x_2, x_3, x_4)$	$\parallel 1$	0	1	0	0	1	1	1	0	1	0	1	0	1	0	0

Table – Sbox de \mathbb{F}_2^4 dans \mathbb{F}_2^4

	X	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	а	b	С	d	е	f
Ī	S(x)	е	4	d	1	2	f	b	8	3	а	6	С	5	9	0	7

TABLE - Même Sbox en écriture hexadécimale

Définition 6 : Pbox

Une table de permutation (Pbox) est le tableau de valeurs d'une bijection de $\{0, \ldots, n-1\}$.

00000000 Chiffrement SPN

Cryptographie symétrique

Définition 6 : Pbox

Une table de permutation (Pbox) est le tableau de valeurs d'une bijection de $\{0, \ldots, n-1\}$.

	X	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	а	b	С	d	е	f
P	(x)	0	4	8	С	1	5	9	d	2	6	а	е	3	7	b	f

TABLE - Phox

Chiffrement SPN

Définition 6 : Pbox

Une table de permutation (Pbox) est le tableau de valeurs d'une bijection de $\{0, \ldots, n-1\}$.

X	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	а	b	С	d	е	f
P(x)	0	4	8	С	1	5	9	d	2	6	а	е	3	7	b	f

Table - Pbox

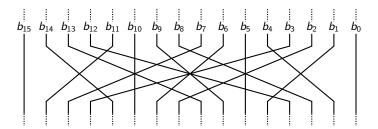
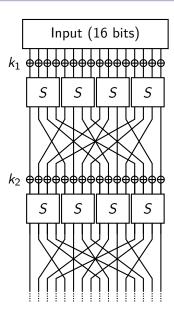
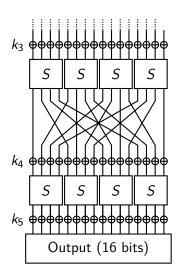


FIGURE - Schéma de la Pbox





Définitions

Problème

Comment retrouver les clés k_i en supposant pouvoir appliquer l'algorithme de chiffrement à n'importe quelle chaine?

Définition 7 : Différentielle

Définitions

Une **différentielle** est un couple $(\Delta X, \Delta Y) \in (\mathbb{F}_2^n)^2$ de différence en entrée et de différence en sortie de l'algorithme de chiffrement.

Définition 8 : Chemin différentiel

Un **chemin différentiel** est un (r)-uplet de $(F_2^n)^r$ correspondant à des différences à chaque étape de l'algorithme de chiffrement.

Soit $X, X' \in (\mathbb{F}_2^n)^2$. On note $\Delta X = X \oplus X'$.

Proposition 1:

Pour toute clé K, on a :

$$(X \oplus K) \oplus (X' \oplus K) = X \oplus X' = \Delta X$$

Proposition 2:

Pour toute Pbox P, on a :

$$P(X) \oplus P(X') = P(X \oplus X') = P(\Delta X)$$

$$X = 0011$$

 $X' = 0101$ $\Delta X = 0110$

$$\left. \begin{array}{l}
 X = 0011 \\
 X' = 0101
 \end{array} \right\} \Delta X = 0110$$

$$k = 0100$$

$$\left. \begin{array}{l}
 X = 0011 \\
 X' = 0101
 \end{array} \right\} \Delta X = 0110$$

$$k = 0100$$

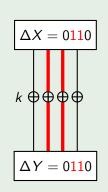
$$Y = 0111 \ Y' = 0001 \ \Delta Y = 0110$$

$$X = 0011$$

 $X' = 0101$ $\Delta X = 0110$

$$k = 0100$$

$$Y = 0111 \ Y' = 0001 \ \Delta Y = 0110$$



$$X = 0011 \\ X' = 0101$$
 $\Delta X = 0110$

	Х	0	1	2	3
F	P(x)	2	0	1	3

TABLE - Phox

$$\left. \begin{array}{l} Y = 0101 \\ Y' = 0110 \end{array} \right\} \ \Delta Y = 0011$$

$$X = 0011$$

 $X' = 0101$ $\Delta X = 0110$

X	0	1	2	3
P(x)	2	0	1	3

TABLE - Phox

$$\left. \begin{array}{l} Y = 0101 \\ Y' = 0110 \end{array} \right\} \ \Delta Y = 0011$$

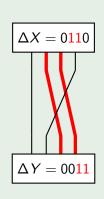


Tableau de distribution des différences

Tableau de distribution des différences d'une Sbox

Soit S une Sbox.

Notations:

Soit $(\Delta X, \Delta Y) \in (\mathbb{F}_2^n)^2$. On définit :

$$\delta(\Delta X, \Delta Y) = \mathsf{card}\{X \in \mathbb{F}_2^n \mid S(X) \oplus S(X \oplus \Delta X) = \Delta Y\}$$

Tableau de distribution des différences d'une Sbox

Soit S une Shox.

Notations:

Soit $(\Delta X, \Delta Y) \in (\mathbb{F}_2^n)^2$. On définit :

$$\delta(\Delta X, \Delta Y) = \mathsf{card}\{X \in \mathbb{F}_2^n \mid S(X) \oplus S(X \oplus \Delta X) = \Delta Y\}$$

Définition 9 : Difference distribution table (DDT)

Le tableau de distribution des différences de la Sbox S donne les valeurs de $\delta(\Delta X, \Delta Y)$ pour tout $(\Delta X, \Delta Y) \in (\mathbb{F}_2^n)^2$.

0

Tableau de distribution des différences

Exemple

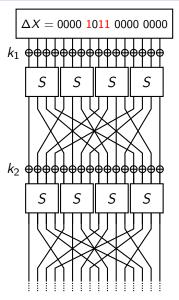
X	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	а	b	С	d	е	f
S(x)	е	4	d	1	2	f	b	8	3	a	6	С	5	9	0	7

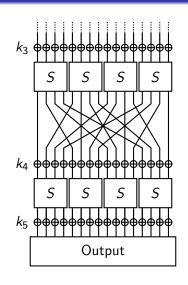
Table - Sbox

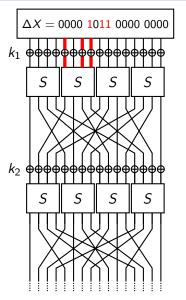
									Outp	ıt diff	erence	:					
		0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15
	0	16	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-
	1	-	-	-	2	-	-	-	2	-	2	4	-	4	2	-	-
1	2	-	-	-	2	-	6	2	2	-	2	-	-	-	-	2	-
	3	-	-	2	-	2	-	-	-	-	4	2	-	2	-	-	4
İ	4	-	-	-	2	-	-	6	-	-	2	-	4	2	-	-	-
8	5	-	4	-	-	-	2	2	-	-	-	4	-	2	-	-	2
difference	6	-	-	-	4	-	4	-	-	-	-	-	-	2	2	2	2
قِ ا	7	-	-	2	2	2	-	2	-	-	2	2	-	-	-	-	4
	8	-	-	-	-	-	-	2	2	-	-	-	4	-	4	2	2
Input	9	-	2	-	-	2	-	-	4	2	-	2	2	2	-	-	-
1 5	10	-	2	2	-	-	-	-	-	6	-	-	2	-	-	4	0
-	11	-	-	8	-	-	2	-	2	-	-	-	-	-	2	-	2
ı	12	-	2	-	-	2	2	2	-	-	-	-	2	-	6	-	-
	13	-	4	-	-	-	-	-	4	2	-	2	-	2	-	2	-
	14	-	-	2	4	2	-	-	-	6	-	-	-	-	-	2	-
	15	-	2	-	-	6	-	-	-	-	4	-	2	-	-	2	-

 ${f TABLE}$ – DDT de la Sbox

Tableau de distribution des différences







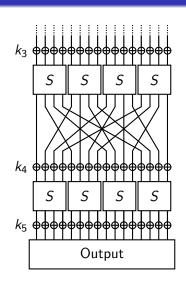
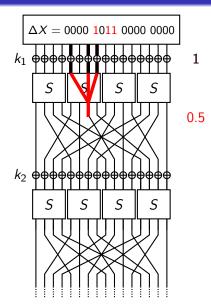
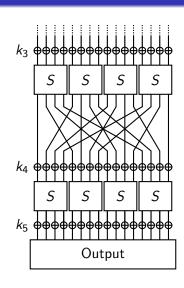
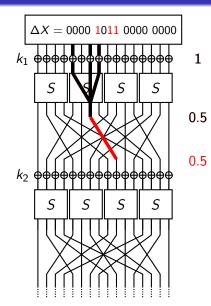
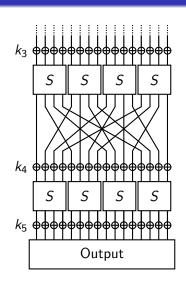


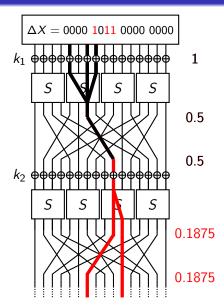
Tableau de distribution des différences











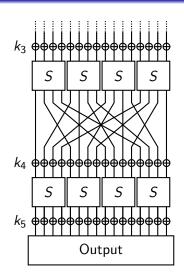
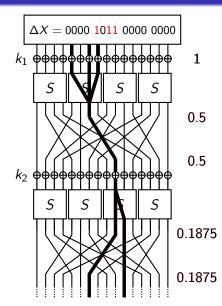


Tableau de distribution des différences



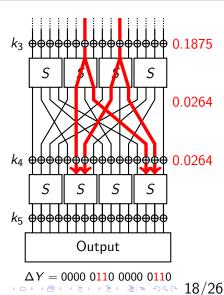
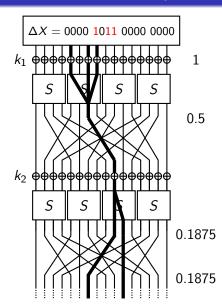
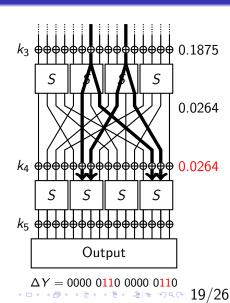


Tableau de distribution des différences

Comment déterminer k_5 ?





Définition 10 : Uniformité différentielle

On définit l'**uniformité différentielle** $\mu(S)$ d'une Sbox S par le maximum de son tableau de distribution des différences.

$$\mu(S) = \max_{\Delta X, \Delta Y \in (F_2^n)^2, \, \Delta X \neq 0} \delta(\Delta X, \Delta Y)$$

Définition 10 : Uniformité différentielle

On définit l'**uniformité différentielle** $\mu(S)$ d'une Sbox S par le maximum de son tableau de distribution des différences.

$$\mu(S) = \max_{\Delta X, \Delta Y \in (F_2^n)^2, \Delta X \neq 0} \delta(\Delta X, \Delta Y)$$

		Output difference															
		0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15
Input difference	0	16	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-
	1	-	-	-	2	-	-	-	2	-	2	4	-	4	2	-	-
	2	-	-	-	2	-	6	2	2	=	2	-	-	-	-	2	-
	3	-	-	2	-	2	-	-	-	-	4	2	-	2	-	-	4
	4	-	-	-	2	-	-	6	-	-	2	-	4	2	-	-	-
	5	-	4	-	-	-	2	2	-	-	-	4	-	2	-	-	2
	6	-	-	-	4	-	4	-	-	-	-	-	-	2	2	2	2
	7	-	-	2	2	2	-	2	-	-	2	2	-	-	-	-	4
	8	-	-	-	-	-	-	2	2	-	-	-	4	-	4	2	2
	9	-	2	-	-	2	-	-	4	2	-	2	2	2	-	-	-
	10	-	2	2	-	-	-	-	-	6	-	-	2	-	-	4	0
	11	-	-	8	-	-	2	-	2	-	-	-	-	-	2	-	2
	12	-	2	-	-	2	2	2	-	-	-	-	2	-	6	-	-
	13	-	4	-	-	-	-	-	4	2	-	2	-	2	-	2	-
	14	-	-	2	4	2	-	-	-	6	-	-	-	-	-	2	-
	15	-	2	-	-	6	-	-	-	-	4	-	2	-	-	2	-



Hypothèse:

Un bon algorithme de chiffrement nécessite une Sbox avec la plus faible uniformité différentielle.

Conception d'un chiffrement SPN

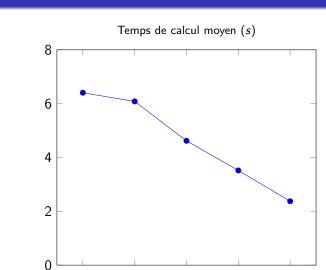
•0000

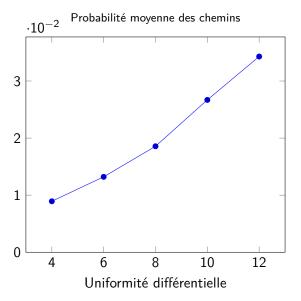
6

8

10

12



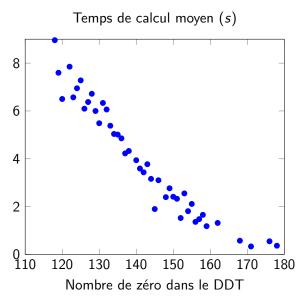


Conception d'un chiffrement SPN

00000

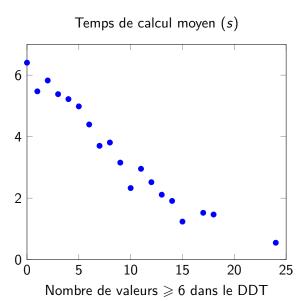
Conception d'un chiffrement SPN

Couche de substitution/confusion



Conception d'un chiffrement SPN

Couche de substitution/confusion



Conclusion

• Importance de l'uniformité différentielle

Conclusion

- Importance de l'uniformité différentielle
- Permutations APN

Conclusion

- Importance de l'uniformité différentielle
- Permutations APN
- Couche de diffusion/permutation

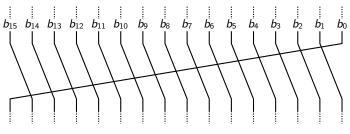


FIGURE - Pbox A

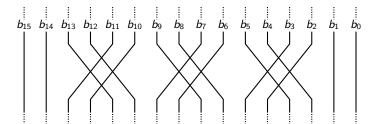


FIGURE - Pbox B

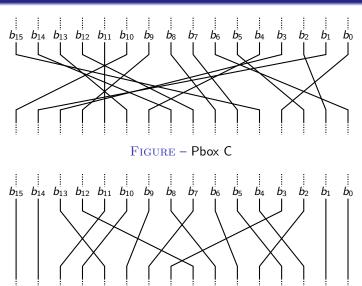
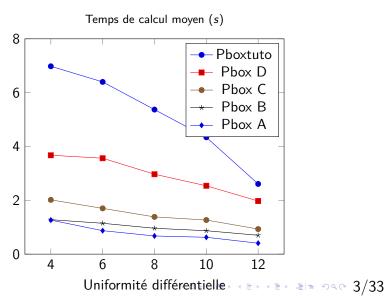


FIGURE - Pbox D

Vérification



Modules

```
import numpy as np
import random
import time
import cProfile
import re
import functools # Mémoïsation
import itertools
import pickle # Binary protocols
import pandas as pd
import logging
```

Sbox

```
### Février ###

def SboxLayer(state, Sbox):
    """Sbox function (4 Sbox)
    Input: 16-bit integer, Sbox list
    Output: 16-bit integer
    """
```

Pbox

```
# output += ((state >> i) & 0x1) << Pbox[i]
# return output

Gfunctools.lru_cache(maxsize=None) # Mémoïsation, taille du cache
infinie

feliphoxLayer(state, Pbox):
    """Pbox function (4 Pbox)
    Input: 16-bit integer, Pbox list
    Output: 16-bit integer
    """</pre>
```

11

12

13 14

15

16

Chiffrement

```
# deltaP = 0b0000101100000000
# deltaU4 = 0b0000011000000110
def Ciphertuto (message, K, Sbox, Pbox):
    """CipherFour function
    Input: 16-bit integer
           K = [k1, k2, k3, k4, k5] (16-bit integer)
           Sbox, Pbox
    Output: 16-bit integer
    . . . .
    state = message
    for i in range(3):
        state = state ^ K[i]
```

Tableau de distribution des différences

```
def diffdistrib(Sbox):
    """
    Input : Sbox list
    Output : difference distribution table
    """
    InLength = 16
    OutLength = 16
    tab = np.zeros((InLength, OutLength), int)
    for m0 in range(0, InLength):
        for m1 in range(0, OutLength):
```

Calcul des sorties d'une Sbox I

Calcul des sorties d'une Sbox II

infini

```
def sortiepossible (deltaIN, difftabtuple):
2
          Input : deltaIN (16 bit), difftabtuple : difference distribution
          table sous forme de tuple (pour mémosiation hashable)
5
          Output : liste des différences (deltaOUT) et de leur probabilité,
          en sortie d'une couche de Sboxs (correspondant au difftab) avec
      \hookrightarrow
      \hookrightarrow
          une différence d'entrée deltaIN SUR UNE ETAPE
          deltaINlist = [] # Division de deltaIN en 4 entiers de 4 bits
          for i in range (0, 4):
               deltaINlist.append(deltaIN >> ((3-i)*4) & 0xF)
10
          def OUTprobable(IN):
11
12
               Input : différence d'entrée (entier de 4bit)
13
               Output : liste des différences possibles (4bit) et de leur
14
          probabilité, en sortie de la Sbox (correspondant au difftab) avec
      \hookrightarrow
          une différence d'entrée IN et tel que la probabilité soit >=
          nbMIN/16
      \hookrightarrow
15
```

@functools.lru cache (maxsize=None) # Mémoisation, taille du cache

Calcul des sorties d'une Sbox III

```
proba = difftabtuple[IN][OUT]
                  if proba >= nbMIN:
                      resul.append((OUT, proba))
              return resul
          OUTresul = [] # Liste de la liste des différences de sorties
          \hookrightarrow (4bit)
                           # et proba pour chaque Sbox
          for i in range (0, 4):
              OUTresul.append(OUTprobable(deltaINlist[i]))
10
11
          def fusion(OUTresul):
12
              Input : Liste de la liste des différences de sorties (4bit)
13
          et proba pour chaque Sbox
              Output : Liste des différences de sortie (16bit) (toutes les
14
          combinaisons des sorties 4bits) et probas
```

Filtres I

Filtres II

```
1  Output : boolean
2  """
3  if b <= probaMIN:
4   return False
5  if nombreboiteactive(a) > nbboiteMAX:
6   return False
7   return True
8  9
10  ### 08/03/19 ###
```

Filtres III

Recherche de chemins I

```
if a != 0:
                    resul.append(a)
           trichemin (resul)
            return maxprobachemin (resul), resul
      ### 08/03/19 ###
      # Autre méthode dans la fonction chemin, à chaque fois chemin,

→ rechercher

      # chemin dont la proba est plus élevée que celle du précédent
10
     def cheminV2 (difftabtuple, Pbox, U1, probaMIN, nbboiteMAX,
11
      → listeboitesactives):
12
          Input : difference distribution table de la Sbox, Pbox
13
```

16

17

18

19

 $\frac{20}{21}$

22

23

 $\frac{24}{25}$

26

27

28

29

30

31

32

33

34

35

Recherche de chemins II

```
Probabilité minimum du chemin à la dernière étape, pour le premier chemin calculé
   Nombre de boites S activées maximale en dernière étape
    Liste des boites S qui doivent être au moins activées en dernière étape
    Output : Chemin commencant par Ul, ayant en dernière étape une probabilité maximale, un
→ nombre de boites S activée <= nbboiteMAX, et tel que toutes les boites S demandées

→ (listeboitesactives) soient activées
    ....
   resul = 0
   cheminencours = [0, 0, 0, 0, 0, 0, 0]
   cheminencours[0] = (U1, 1) # 1ère étape
   S1 = sortiepossible(U1, difftabtuple) # Ensemble des sorties possibles après la
   → premiere couche de boites S
    for V1 in S1:
        cheminencours[1] = (V1[0], V1[1]*cheminencours[0][1])
       U2 = PboxLayer(V1[0], Pbox), cheminencours[1][1]
       if filtreP(U2[0], U2[1], probaMIN, 4): # Filtrage en sortie des Pbox
            cheminencours[2] = (U2[0], U2[1])
            S2 = sortiepossible(U2[0], difftabtuple)
           for V2 in S2:
                cheminencours[3] = ((V2[0], V2[1] * cheminencours[2][1]))
                U3 = PboxLayer(V2[0], Pbox), cheminencours[3][1]
                if filtreP(U3[0], U3[1], probaMIN, 4):
                    cheminencours [4] = (U3[0], U3[1])
```

Recherche de chemins III

```
cheminencours[5] = (V3[0],

→ V3[1] *cheminencours[4][1])
                            U4 = PboxLayer(V3[0], Pbox),
                             if filtreP(U4[0], U4[1], probaMIN,

→ nbboiteMAX) and \

                                    filtreboiteactive (U4[0],
                                    → listeboitesactives):
                                cheminencours [6] = (U4[0], U4[1])
                                resul = cheminencours.copy() # /!\
                                 → Référence /!\
                                probaMIN = U4[1] # Mise à jour de
                                 → probaMIN
         return resul
10
     class RechercheCheminTropLong(Exception):
11
12
         pass
```

Recherche de chemins IV

Décryptage I

```
def inverse(liste):
    """

Input : 16-bit permutation
Output : Inverse de la permutation
"""

result = list()
for i in range(16):
    result.append(liste.index(i))
```

Décryptage II

```
# def trichemin(listechemin): ### 08/03/19 ###
# """
# Input : liste de chemins
# Output : chemin trié EN PLACE par probabilité finale
$\iff \text{décroissante}$
# """
# listechemin.sort(key=lambda x: x[-1][1], reverse=True)
```

Décryptage III

```
resul.append(liste[i])
     return compteur, resul
# nombreboiteactivefinliste(a, 2)
\# b = (9, [[(2816, 1), (512, 0.5), (64, 0.5), (48, 0.0625), (34,
    0.0625), (85, 0.0087890625), (771, 0.0087890625)], [(2816, 1),
\hookrightarrow
   (512, 0.5), (64, 0.5), (96, 0.1875), (544, 0.1875), (816,
    0.0029296875), (102, 0.0029296875)], [(2816, 1), (512, 0.5), (64,
\hookrightarrow
    0.5), (96, 0.1875), (544, 0.1875), (1360, 0.0263671875), (1542,
\hookrightarrow
    0.0263671875), [(2816, 1), (512, 0.5), (64, 0.5), (96, 0.1875),
\hookrightarrow
    (544, 0.1875), (1632, 0.0029296875), (1632, 0.0029296875)],
\hookrightarrow
\hookrightarrow
    [(2816, 1), (512, 0.5), (64, 0.5), (96, 0.1875), (544, 0.1875),
    (2448, 0.0029296875), (24582, 0.0029296875), [(2816, 1), (512, 1)]
\hookrightarrow
     0.5), (64, 0.5), (144, 0.0625), (8194, 0.0625), (20485,
\hookrightarrow
    0.0087890625), (2313, 0.0087890625)], [(2816, 1), (512, 0.5),
\hookrightarrow
    (64, 0.5), (176, 0.125), (8226, 0.125), (20565, 0.006591796875),
\hookrightarrow
    (2827, 0.006591796875) 1, [(2816, 1), (512, 0.5), (64, 0.5), (192, 0.5)]
\hookrightarrow
    0.0625), (8704, 0.0625), (21760, 0.0087890625), (3084,
\hookrightarrow
    0.0087890625)], [(2816, 1), (1280, 0.125), (1028, 0.125), (1542,
\hookrightarrow
    0.017578125), (1360, 0.017578125), (2720, 0.0010986328125),
```

compteur += 1

Décryptage IV

```
n n n
20
          difftab = diffdistrib(Sbox)
21
          difftabtuple = tuple (map (tuple, difftab))
22
23
          invSbox = inverse(Sbox)
24
          probamin = 1/(2**16)
25
          listresul = [-1, -1, -1, -1]
          resul = 0
26
          compteurMAXLISTE = 0 # Nombre de fois ou la fonction Maxliste à
27
          → renvoyer plus qu'une valeur
28
          tabproba = [0, 0, 0, 0]
29
          for partial in range(0, 4): # Portion de la clé K5 à décrypter
30
              listeboitesactives = [False, False, False, False]
31
              listeboitesactives[partial] = True
32
              chemin = recherchecheminV2(difftabtuple, Pbox, listeIN,
33

→ probaMIN, 1, listeboitesactives, tempsmaxrecherchechemin)

              tabk5partial = [0]*16
34
```

Décryptage V

```
36
              tabproba[partial] = chemin[-1][1]
37
              deltaP = chemin[0][0] # U1
38
39
              deltaU4 = chemin[-1][0]
40
41
              ensemblefiltreCouple = set()
              sorties = sortiepossible(deltaU4, difftabtuple)
42
43
              for k in sorties:
                   ensemblefiltreCouple.add(k[0])
44
45
46
              for i in range (nbcouples):
47
                  X = random.randint(0, 65535)
                  Xprim = X ^ deltaP
48
                  Y = Ciphertuto(X, K, Sbox, Pbox)
49
```

Décryptage VI

```
it.erat.ion = 0
51
52
                  while Y ^ Yprim not in ensemblefiltreCouple:
                      if iteration > 65535:
53
54
                          raise RechercheCoupleImpossible
                      X = random.randint(0, 65535)
55
56
                      Xprim = X ^ deltaP
                      Y = Ciphertuto(X, K, Sbox, Pbox)
57
58
                      Yprim = Ciphertuto (Xprim, K, Sbox, Pbox)
                      it.erat.ion += 1
59
60
61
                  for k5partial in range (16): #2**4
62
                      V4\_X\_partial = (Y >> (3-partial) *4) & 15 ^ k5partial
63
                      V4 Xprim partial = (Yprim >> (3-partial) *4) & 15 ^
64
                      U4 X partial = invSbox[V4 X partial]
65
                      U4_Xprim_partial = invSbox[V4_Xprim_partial]
66
                      U4_Xpartial = U4_X_partial << (3-partial) *4
67
                      U4_Xprimpartial = U4_Xprim_partial << (3-partial) *4
68
```

Analyse I

```
compteur = 17 * [0]
       for i in range (10**5):
            Sbox = np.random.permutation(16)
            #print(maxtab(diffdistrib(Sbox))[2])
            compteur[maxtab(diffdistrib(Sbox))[2]] += 1
       for i in range (0, 17):
            compteur[i] = compteur[i] / 10**3
10
      # print(compteur)
11
     def permutdiffmax(diffmaxdemande):
12
13
          Entrée : entier
14
          Sortie : liste d'une permutation telle que le max du tableau de
15
         distribution des différences soit l'entier diffmaxdemande, et
         tableau
```

6

7

Analyse II

```
1
     Pbox13 = (4, 5, 6, 7, 12, 13, 14, 15, 0, 1, 2, 3, 8, 9, 10, 11)
2
     Pbox14 = (12, 13, 14, 15, 4, 5, 6, 8, 7, 9, 10, 11, 0, 1, 2, 3)

→ # n6
```

3

Pbox15 = (6, 4, 0xc, 5, 0, 7, 2, 0xe, 1, 0xf, 3, 0xd, 8, 0xa, 9, 0xb)4

Pbox17 = (6, 15, 14, 13, 7, 8, 1, 3, 10, 11, 5, 4, 12, 2,→ 9) # n9

Pbox18 = (15, 2, 5, 1, 4, 12, 9, 14, 10, 11, 8, 0, 6, 13, 3,

 \hookrightarrow 7) # n10 Pbox20 = (2, 3, 14, 13, 5, 10, 8, 7, 1, 6, 9, 0, 4, 11, 15, \hookrightarrow 12) # n12

8

→ Pboxtuto # n13

9 10 Pboxtuto = (0, 4, 8, 12, 1, 5, 9, 13, 2, 6, 10, 14, 3, 7, 11, 15) #

11 Pboxliste = [Pbox0, Pbox1, Pbox2, Pbox3, Pbox4, Pbox5, Pbox6, Pbox7, 12

→ Pbox8, Pbox9, Pbox10, Pbox11, Pbox12, Pbox13, Pbox14, Pbox15,

→ Pbox16, Pbox17, Pbox18, Pbox19, Pbox20, Pboxtuto]

Analyse III

```
Input: Nombre de Sbox par uniffdiff (au total: nb*5 Sbox)
17
          Name : pour identifier les fichiers
18
19
          Nombre de couples pour DECRYPT
20
          Tempsmaxrecherchechemin
          H H H
21
22
          K = Kt.ut.o
          K5 = K[4]
23
24
          Phox = Phoxtuto
25
          nbcouples = nbc
26
          tempsmaxrecherchechemin = temps
27
          columns = ['Sbox', 'Unifdiff', 'Resultat', 'Time',
          → 'CompteurMaxListe', 'RechercheCheminTropLong',
          → 'RechercheCoupleImpossible', 'Proba1', 'Proba2', 'Proba3',
          → 'Proba4', '0', '2', '4', '6', '8', '10', '12', '14', '16']
          index = range(nb * 5)
```

Analyse IV

```
30
          # fichierlog = '/content/gdrive/Mv Drive/Colab
31
          → Notebooks/Resul/'+name+'log.txt'
          # fichierresul = '/content/gdrive/My Drive/Colab
32
          → Notebooks/Resul/'+name+'resultat.xlsx'
          # fichierLISTSBOX = '/content/gdrive/My Drive/Colab
33
          → Notebooks/Resul/'+name+'LTSTSBOX'
          # fichierdata = '/content/gdrive/My Drive/Colab
34
          → Notebooks/Resul/'+name+'data'
35
36
          fichierlog = name+'log.txt'
          fichierresul = name+'resultat.xlsx'
37
38
          fichierLISTSBOX = name+'LISTSBOX'
          fichierdata = name+'data'
39
40
          with open(fichierlog, 'w'): # clear log
41
42
              pass
43
          logging.basicConfig(filename=fichierlog, level=logging.INFO,
44

    format='%(asctime)s - %(message)s')

          logging.info('nb = '+str(nb))
45
          logging.info('name = '+name)
46
```

Analyse V

```
with open (fichierlog, 'r'):
49
              pass # pour voir en temps réeel
50
51
          nblog = 25 # Intervalle log
52
          logging.info('Début calcul LISTSBOX')
53
          with open (fichierlog, 'r'):
54
55
              pass
56
57
          LISTSBOX = []
58
          for i in range(nb):
59
              for unifdiff in [4, 6, 8, 10, 12]:
                  Sbox, unifdiff, compteurtab = permutdiffmax(unifdiff)
60
61
                  LISTSBOX.append([Sbox, unifdiff, compteurtab])
62
          logging.info('Fin calcul LISTSBOX')
63
          compteur = 0
64
          tempsdebut = time.time()
65
66
67
          for elem in LISTSBOX:
              if compteur % nblog == 0: # LOG
68
```

Analyse VI

```
logging.info('count '+str(compteur))
70
                  else:
71
                       logging.info('count '+str(compteur)+' timeavq
72
                       → '+str((time.time()-tempsdebut)/compteur))
                  with open (fichierlog, 'r'):
73
                      pass # pour voir en temps réeel
74
              if compteur % 100 == 0:
75
76
                  print (compteur)
77
78
              Sbox = elem[0]
79
              K[4] = np.random.randint(0, 2**16) # Varier K5
              K5 = K[4]
80
81
              unifdiff = elem[1]
              compteurtab = elem[2]
82
83
              sortiepossible.cache_clear() # Vider cache pour ne pas
84

→ favorier la suite

85
              PboxLayer.cache_clear()
              boolCheminTropLong = False
86
              boolCoupleImpossible = False
87
```

Analyse VII

```
89
               a = time.time()
90
               try:
                   K5cal, compteurMAXLISTE, tabproba = decryptK5(Sbox, Pbox,
91

→ K, nbcouples, tempsmaxrecherchechemin)
               except RechercheCheminTropLong:
92
93
                   boolCheminTropLong = True
                   K5cal = None
94
95
                   compteurMAXLISTE = 0
                   tabproba = [0, 0, 0, 0]
96
               except RechercheCoupleImpossible:
97
                   boolCoupleImpossible = True
98
                   K5cal = None
99
100
                   compteurMAXLISTE = 0
                   tabproba = [0, 0, 0, 0]
101
```

Analyse VIII

```
Temps = time.time() - a
103
              Resul = (K5cal == K5)
104
               Sboxstr = '_'.join([str(elem) for elem in Sbox])
105
              data.append([Sboxstr, unifdiff, Resul, Temps,
106

→ compteurMAXLISTE, boolCheminTropLong,

→ boolCoupleImpossible, *tabproba, *compteurtabl)
107
               compteur += 1
108
109
          logging.info('Fin calculs')
110
111
          compteurResultat = 0
          compteurTime = 0
112
113
          compteurMaxListe = 0
          compteurchemin = 0
114
          compteurcouple = 0
115
116
          for i in range(0, len(data)):
117
118
              if data[i][2]: # Resultat
                   compteurResultat += 1
119
             compteurTime += data[i][3] # Temps
120
              if data[i][4] > 0: # CompteurMaxListe
121
```

Analyse IX

```
if data[i][5]:
                                          # Recherchechemintroplong
123
124
                   compteurchemin += 1
               if data[i][6]:
                                         # Recherchecoupleimpossible
125
126
                   compteurcouple += 1
127
128
           ResultatAVG = (compteurResultat / (len(data))) *100
           logging.info('ResultatAVG = '+str(ResultatAVG))
129
130
           TIMEAVG = compteurTime / (len(data))
           logging.info('TIMEAVG = '+str(TIMEAVG))
131
           logging.info('CompteurMaxListe = '+str(compteurMaxListe))
132
```