

UNIVERSITÀ DEGLI STUDI “ROMA TRE”  
 CORSO DI STUDI IN SCIENZE COMPUTAZIONALI  
 IN450 - ALGORITMI PER LA CRITTOGRAFIA – A.A. 2018-2019  
 M. PEDICINI

ESONERO DEL 09/11/2018 – TEMPO 3H00

COGNOME \_\_\_\_\_ NOME \_\_\_\_\_ MATRICOLA \_\_\_\_\_

**Esercizio 1.** *Dato il seguente testo cifrato (in italiano, alfabeto a 26 lettere) :*

001 FIOPPQNTPN BUUGGMOCYY JFMDVUUEY ICLDYVITVL IJMMAAPYGF  
 051 MOEHFKFMTV ZEIFMETVBV KDDNPFVKOI YHJZIVNRUI DCZMBKYAZX  
 101 AMPEIZYEVW QOKDAPJUOK VTRKQGCZDH LFVIOIAVDM ZXHVLTJEJP  
 151 EVSZUDMRUJ JUDRRCYNZJ NRJENKDTG YJEVLRHHOK PTGLBZTJNS  
 201 LINZJNVYUG ZBIBZUNFIO RNKVCHEAAU GZWEELTMV NGPQGCVLRN  
 251 WZCZCBUVZJ NIBUVMGIT PENVYIILHN VYAYSQXROT BSYXRCAAUE  
 301 YZMIGAEYZJ RTHDDQUAEZ YNVXOAKEDG MOCYYNKVTH AYDELUNUJJ

- (1) *Verificare se si tratta di cifrario monoalfabetico;*
- (2) *Effettuare il Kasiski test per determinare la lunghezza della chiave  $m$ ;*
- (3) *Calcolare l'indice di coincidenza per il secondo sottoblocco estratto dal cifrato;*
- (4) *Ipotizzare una chiave  $g$  per il secondo sottoblocco (in base alle frequenze alfabetiche del blocco);*
- (5) *Verificare l'ipotesi utilizzando l'indice di mutua coincidenza  $M_g$ .*

**Esercizio 2.** *Siano date le seguenti S-box (espansive) di codifica di triple di bit in quadruple di bit:*

$$S_i : \{0, 1\}^3 \rightarrow \{0, 1\}^4$$

*per  $i = 1$ ,  $S_1$  è rappresentata dalla sequenza esadecimale 58F4C162, mentre per  $i = 2$ ,  $S_2$  è rappresentata dalla sequenza esadecimale A243F168,*

- (1) *Verificare che  $S_1$  ed  $S_2$  siano iniettive e che quindi ha senso considerarne l'inversa (parziale).*
- (2) *Considerare la seguente tabella di approssimazione lineare di  $S_1$ :*

$$N_L(S_1) = \begin{bmatrix} 8 & 5 & 5 & 4 & 3 & 4 & 4 & 3 & 5 & 4 & 4 & 1 & 4 & 3 & 3 & 4 \\ 4 & 3 & 3 & 4 & 1 & 4 & 4 & 5 & 3 & 4 & 4 & 3 & 4 & 5 & 5 & 8 \\ 4 & 3 & 7 & 4 & 5 & 4 & 4 & 5 & 3 & 0 & 4 & 3 & 4 & 5 & 5 & 4 \\ 4 & 5 & 5 & 4 & 3 & 4 & 0 & 3 & 5 & 4 & 4 & 5 & 4 & 7 & 3 & 4 \\ 4 & 3 & 5 & 6 & 3 & 6 & 4 & 5 & 3 & 4 & 6 & 5 & 2 & 3 & 1 & 4 \\ 4 & 1 & 3 & 2 & 5 & 6 & 4 & 3 & 5 & 4 & 6 & 3 & 6 & 5 & 3 & 4 \\ 4 & 5 & 3 & 2 & 5 & 6 & 4 & 7 & 5 & 4 & 2 & 3 & 2 & 5 & 3 & 4 \\ 4 & 3 & 5 & 2 & 3 & 2 & 4 & 5 & 7 & 4 & 6 & 5 & 2 & 3 & 5 & 4 \end{bmatrix}$$

e completare la seguente tabella di approssimazione lineare di  $S_2$ :

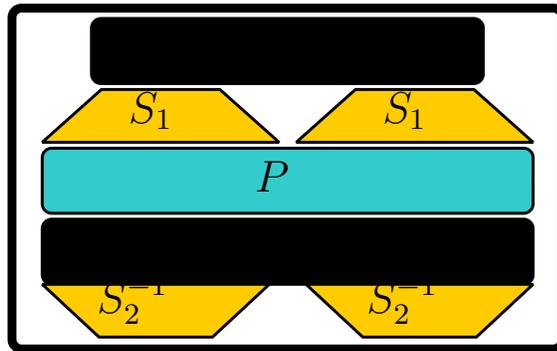
$$N_L(S_2) = \begin{pmatrix} 8 & 5 & 3 & 4 & 5 & 4 & 4 & 3 & 5 & 4 & 4 & 3 & 4 & 1 & 3 & 4 \\ 4 & 5 & 3 & 4 & 1 & 4 & 4 & 3 & 3 & 6 & 6 & 5 & 2 & 3 & 5 & 6 \\ 4 & 3 & 3 & 2 & 5 & 6 & 4 & 1 & 3 & 4 & 6 & 3 & 6 & 5 & 5 & 4 \\ 4 & 3 & 3 & 6 & 5 & 6 & 4 & 5 & \square & 2 & 4 & 5 & 4 & 3 & 3 & 6 \\ 4 & 5 & 3 & 4 & 5 & 4 & \square & 3 & 5 & 4 & 4 & \square & 4 & 5 & 3 & 4 \\ 4 & 5 & 7 & 4 & \square & 4 & 4 & 3 & 3 & 2 & 6 & 5 & 2 & 3 & 5 & 2 \\ 4 & 7 & 3 & 2 & 5 & 6 & 4 & 5 & 3 & 4 & 2 & 3 & 2 & 5 & 5 & 4 \\ 4 & 3 & 3 & 2 & 5 & 2 & 4 & 5 & 5 & 2 & 4 & 5 & 4 & 3 & \square & 6 \end{pmatrix}$$

(3) Per una generica funzione di sostituzione, che relazione c'è tra  $N_L(S)$  ed  $N_L(S^{-1})$  ?

(4) Sia la  $S$ -box utilizzata nella seguente SPN, dove  $P$  rappresenta la permutazione

$$P = (85674321)$$

e il rettangolo in nero la combinazione con la chiave.



Calcolarne un cammino con sbilanciamento non nullo.

**Esercizio 3.** Dato il seguente polinomio di 16 variabili suddivise in variabili pubbliche  $v_i$  e segrete  $x_i$

$$\begin{aligned} p(v_1, \dots, v_8, x_1, \dots, x_8) = & v_1v_2x_1 + v_2v_7x_1 + v_8x_1 + v_1v_3x_2 + v_8x_2 + v_2x_3 + v_1v_2x_3 + v_1v_5v_6x_3 + v_2v_7x_3 + \\ & + v_2v_4v_8x_3 + v_1v_8x_1x_3 + v_1v_2v_3x_2x_3 + v_1v_5v_6x_4 + v_2v_4v_8x_4 + v_2x_5 + v_1v_5x_5 + v_8x_5 + \\ & + v_2v_4v_8x_5 + v_7v_8x_2x_3x_4x_5 + v_2x_6 + v_1v_3x_6 + v_1v_3v_8x_2x_6 + v_2v_4v_6x_1x_5x_6 + v_1v_5x_7 + \\ & + v_1v_5v_6x_7 + v_2v_7x_7 + v_6v_7x_7 + v_1v_3v_5x_2x_7 + v_1v_2x_8 + v_2v_4v_5x_1x_8 + v_6v_7x_4x_8 \end{aligned}$$

(1) trovare alcuni maxterm e commentare se con tali maxterm è possibile stabilire un sistema lineare invertibile di equazioni soddisfatte dalle variabili segrete.

(2) se il numero di maxterm e i superpolinomi corrispondenti non permettono di determinare una soluzione, valutare la complessità residua di un attacco di forza bruta.

FREQUENZE DI RIFERIMENTO PER L'ITALIANO UTILIZZATO NELL'ESERCIZIO 1:

0	0.0992915				
1	0.0106683				
2	0.0372666				
3	0.040898				
4	0.124034				
5	0.00774706				
6	0.0238545				
7	0.00450298				
8	0.130893				
9	0.0000				
10	0.0000				
11	0.0739683				
12	0.0230959				
13	0.0710147				
14	0.0892042				
15	0.0266789				
16	0.00216272				
17	0.0622024				
18	0.0476283				
19	0.0697719				
20	0.0270179				
21	0.0126858				
22	0.0000				
23	0.000242096				
24	0.0000				
25	0.0151713				

INDICE DI COINCIDENZA: 0.0780504

