

UNIVERSITÀ DEGLI STUDI "ROMA TRE"
CORSO DI STUDI IN SCIENZE COMPUTAZIONALI
IN450 - ALGORITMI PER LA CRITTOGRAFIA – A.A. 2022-2023
M. PEDICINI

ESONERO DEL 9/6/2022 – TEMPO 3H00

COGNOME _____ NOME _____ MATRICOLA _____

Esercizio 1. Dato il seguente polinomio di 16 variabili suddivise in variabili pubbliche v_i e segrete x_i

$$\begin{aligned} p(v_1, \dots, v_8, x_1, \dots, x_8) = & v_1 v_2 v_3 v_6 x_5 + v_1 v_2 v_3 v_6 x_6 + v_1 v_2 v_3 v_6 x_7 + v_1 v_6 x_1 + v_1 v_6 x_8 + v_2 \\ & v_4 v_7 x_2 + v_2 v_4 v_7 x_4 + v_2 v_4 v_7 x_5 + v_2 v_4 v_7 x_6 + v_2 v_4 v_7 x_7 + v_2 v_7 \\ & x_1 + v_2 v_7 x_7 + v_2 v_8 x_2 + v_2 v_8 x_3 + v_2 v_8 x_7 + v_3 v_4 v_5 v_6 x_3 + v_3 v_4 v_5 v_6 \\ & x_4 + v_3 v_4 v_5 v_6 x_7 + v_3 v_4 v_5 v_6 x_8 + v_3 v_6 v_7 x_1 x_4 x_6 x_7 + v_3 v_6 x_4 \\ & x_7 x_8 + v_3 v_8 x_1 + v_3 v_8 x_2 + v_3 v_8 x_3 + v_3 v_8 x_4 + v_3 x_1 x_2 x_7 + v_4 v_5 x_2 \\ & x_4 + v_5 v_7 x_1 x_7 + v_5 x_3 x_7 + v_5 x_6 + v_5 x_8 + v_6 v_7 x_7 + v_6 v_8 x_4 \end{aligned}$$

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

Esercizio 2. (KeyExpansion/AES-SubBytes) Sia $p(x) = x^2 + 2x + 2$ si consideri la S-box di AES/Rijndael adattata opportunamente con elementi che incorporano le operazioni sul campo finito $\mathbb{F}_{32} = \mathbb{F}_3[x]/p(x)$.

Esegui un round di cifratura di AES del blocco $X = 2133876504372102$ ponendo la chiave $k = 800073550841$ (la notazione va considerata già espressa nel campo \mathbb{F}_{32}):

- (1) Verificare che $p(x)$ sia irriducibile in $\mathbb{F}_3[x]$;
- (2) Adattare opportunamente l'algoritmo AES alle dimensioni del campo discutendo la scelta effettuata (in particolare nel caso della SubBytes).

Nel seguito le funzioni SubBytes, ShiftRows, MixColumns e AddKey sono quelle dell'algoritmo adattato:

- a. Calcolare $S_1 = \text{SubBytes}(X)$;
- b. Calcolare $S_2 = \text{ShiftRows}(S_1)$;
- c. Calcolare $S_3 = \text{MixColumns}(S_2)$;
- d. Calcolare $S_4 = \text{AddKey}(S_3, \text{key}_0)$ dove key_0 è il primo elemento del KEYSCHEDULE calcolato a partire dalla chiave k .

Esercizio 3. (Differential Cryptanalysis) Calcolare la tabella delle caratteristiche differenziali per la S-BOX $f : \mathbb{F}_2^4 \rightarrow \mathbb{F}_2^4$ definita da:

$$f(x_1, x_2, x_3, x_4) = (x_2 x_3, x_1 x_4 + 1, x_1 + x_2 + 1, x_1 + x_2 + x_4).$$