

Mobilità e Sicurezza delle Reti

Prof. Stefano Bregni

I Appello d'Esame 2013-14 – 14 febbraio 2014

Cognome e nome:

(stampatello)

(firma leggibile)

Matricola:

NB: In ogni esercizio, ogni risposta non giustificata adeguatamente, anche con pochissime parole, avrà valore nullo.

Domanda 1

(svolgere su questo foglio nello spazio assegnato) (6 punti)

a) Trovare ed elencare in ordine crescente gli elementi primitivi di \mathbb{Z}_{19}^* .

$$\text{Test: } \alpha^{\frac{p-1}{q_i}} \not\equiv 1 \pmod{p}$$

$$\phi(18) = 6 \text{ elem. primitivi}$$

$$\Rightarrow \alpha = \{2, 3, 10, 13, 14, 15\}$$

$$\begin{cases} 2^9 \equiv 18 \\ 2^6 \equiv 7 \end{cases}$$

$$\begin{cases} 8^9 \equiv \\ 8^6 \equiv \end{cases}$$

$$\begin{cases} 14^9 \equiv 18 \\ 14^6 \equiv 7 \end{cases}$$

$$\begin{cases} 3^9 \equiv 18 \\ 3^6 \equiv 7 \end{cases}$$

$$\begin{cases} 9^9 \equiv \\ 9^6 \equiv \end{cases}$$

$$\begin{cases} 15^9 \equiv 18 \\ 15^6 \equiv 11 \end{cases}$$

$$\begin{cases} 4^9 \equiv \\ 4^6 \equiv \end{cases}$$

$$\begin{cases} 10^9 \equiv 18 \\ 10^6 \equiv 11 \end{cases}$$

$$\begin{cases} 16^9 \equiv \\ 16^6 \equiv \end{cases}$$

$$\begin{cases} 5^9 \equiv 1 \\ 5^6 \equiv \end{cases}$$

$$\begin{cases} 11^9 \equiv 1 \\ 11^6 \equiv \end{cases}$$

$$\begin{cases} 17^9 \equiv \\ 17^6 \equiv \end{cases}$$

$$\begin{cases} 6^9 \equiv 1 \\ 6^6 \equiv \end{cases}$$

$$\begin{cases} 12^9 \equiv 18 \\ 12^6 \equiv 1 \end{cases}$$

$$\begin{cases} 7^9 \equiv 1 \\ 7^6 \equiv \end{cases}$$

$$\begin{cases} 13^9 \equiv 18 \\ 13^6 \equiv 11 \end{cases}$$

$$11^2 \equiv 7 \pmod{19}$$

$$11^3 \equiv 1$$

$$\Rightarrow \text{Ord}(11) = 3$$

b) Qual è l'ordine dell'elemento $\alpha = 11$?

c) Qual è l'ordine dell'elemento $\alpha = 13$?

$$L = 13 \text{ elem. prim.} \Rightarrow \text{Ord}(13) = 18$$

d) Trovare ed elencare in ordine crescente i residui quadratici a_q dell'insieme \mathbb{Z}_{19}^* , cioè gli elementi $a \in \mathbb{Z}_{19}^* \mid a \equiv (\pm b)^2 \pmod{19}$, con $b \in \mathbb{Z}_{19}^*$.

b a_q

1 $1^2 \equiv 1 \pmod{19}$

2 $2^2 \equiv 4$

3 $3^2 \equiv 9$

4 $4^2 \equiv 16$

5 $5^2 \equiv 6$

6 $6^2 \equiv 17$

7 $7^2 \equiv 11$

8 $8^2 \equiv 7$

9 $9^2 \equiv 5$

$$a_q = \{1, 4, 5, 6, 7, 9, 11, 16, 17\}$$

Domanda 2

(svolgere su questo foglio nello spazio assegnato) (6 punti)

Si consideri l'algoritmo di cifratura di Hill definito come

$$C_i = P_i \cdot K + B \pmod{16}$$

dove:

C_i = coppia i -esima di caratteri cifrati $[C_{1i} \ C_{2i}]$;
 P_i = coppia i -esima di caratteri in chiaro $[P_{1i} \ P_{2i}]$;
 K, B = chiave di cifratura, con

$$K = \begin{bmatrix} k_{11} & k_{12} \\ k_{21} & k_{22} \end{bmatrix} \quad B = [b_1 \ b_2].$$

Effettuare un attacco di tipo testo in chiaro noto, con

$$P = [3 \ 2 \ 5 \ 1 \ 2 \ 4] \quad C = [1 \ 2 \ 1 \ 3 \ 3 \ 1]$$

e ricavare la chiave K, B .

Per i valori ricavati di K e B , esiste un solo C che corrisponde a P ? esiste un solo P che corrisponde a C ?

$$\begin{cases} C_1 = P_1 K + B \\ C_2 = P_2 K + B \\ C_3 = P_3 K + B \end{cases} \quad \begin{pmatrix} C_1 - C_3 \\ C_2 - C_3 \end{pmatrix} \equiv \begin{pmatrix} P_1 - P_3 \\ P_2 - P_3 \end{pmatrix} K \pmod{16}$$

$$\begin{pmatrix} -2 & 1 \\ -2 & 2 \end{pmatrix} \equiv \begin{pmatrix} 1 & -2 \\ 3 & -3 \end{pmatrix} K \pmod{16} \quad K = \begin{pmatrix} 1 & -2 \\ 3 & -3 \end{pmatrix}^{-1} \begin{pmatrix} -2 & 1 \\ -2 & 2 \end{pmatrix}$$

$$\det \begin{pmatrix} 1 & -2 \\ 3 & -3 \end{pmatrix} = 3 \quad \begin{pmatrix} 1 & -2 \\ 3 & -3 \end{pmatrix}^{-1} \equiv 11 \begin{pmatrix} -3 & 2 \\ -3 & 1 \end{pmatrix} \pmod{16} \quad 3^{-1} \equiv 11 \pmod{16}$$

$$\equiv \begin{pmatrix} -1 & 6 \\ -1 & 11 \end{pmatrix}$$

$$K = \begin{pmatrix} -1 & 6 \\ -1 & 11 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} -2 & 1 \\ -2 & 2 \end{pmatrix} \equiv \begin{pmatrix} 2 & 0 \\ 4 & -1 \end{pmatrix} \equiv \begin{pmatrix} 6 & 11 \\ 12 & 5 \end{pmatrix} \pmod{16}$$

$$\det K = 10 \quad \text{NB: } \text{mcd}(10, 16) = 2 \Rightarrow \nexists K^{-1}$$

$$B = C_1 - P_1 K \equiv (1 \ 2) - (3 \ 2) \begin{pmatrix} 6 & 11 \\ 12 & 5 \end{pmatrix} \equiv (1 \ 2) - (10 \ 11) = (7 \ 7)$$

Cognome e nome:

*(stampatello)**(firma leggibile)*

Matricola:

Domanda 3*(svolgere su questo foglio nello spazio assegnato) (6 punti)*Si consideri il campo $GF(8) = \mathbb{Z}_2(x) \bmod (x^3+x+1)$.Si segua la notazione usuale: gli elementi E_k sono numerati con $k = 0, 1, \dots$; l'indice k , espresso in forma binaria, rappresenta i coefficienti del polinomio corrispondente (bit più significativo = coefficiente di grado più alto).a) Quanti sono gli elementi di $GF(8)^*$? Giustificare la risposta.

7

b) Qual è l'ordine dell'elemento E_5 ? Giustificare la risposta.

7

c) Verificare la risposta data al punto precedente, completando la seguente tabella:

$(E_5)^1$	$(x^2+1)^1$	\equiv	x^2+1	E_5
$(E_5)^2$	$(x^2+1)^2$	\equiv	x^2+x+1	E_7
$(E_5)^3$	$(x^2+1)^3$	\equiv	x^2+x	E_6
$(E_5)^4$	$(x^2+1)^4$	\equiv	$x+1$	E_3
$(E_5)^5$	$(x^2+1)^5$	\equiv	x^2	E_4
$(E_5)^6$	$(x^2+1)^6$	\equiv	x	E_2
$(E_5)^7$	$(x^2+1)^7$	\equiv	1	E_1
$(E_5)^8$	$(x^2+1)^8$	\equiv		

d) Calcolare l'inverso dell'elemento E3 applicando l'Algoritmo di Euclide Esteso al polinomio corrispondente.

$$E3: x+1$$

$$a = x+1$$

$$b = x^3+x+1$$

$$a^{-1} \pmod{b}$$

$$\bullet b = q_1 a + r_1$$

$$\bullet a = q_2 r_1 + r_2$$

...

$$\bullet x^3+x+1 = (x^2+x)(x+1)+1$$

$$X_0 = 0 \quad X_1 = 1$$

$$X_2 = -q_1 X_1 + X_0 =$$

$$\boxed{= x^2+x} = a^{-1}(a)$$

$$E3^{-1} = E6$$

$$\text{Verifica! } (x+1)(x^2+x) = x^3 + \cancel{x^2} + \cancel{x} + \cancel{x} \equiv 1 \pmod{(x^3+x+1)}$$

$$\begin{array}{r|l} x^3+x+1 & x+1 \\ \hline x^3+x^2 & \\ \hline x^2+x+1 & \\ x^2+x & \\ \hline 1 & \end{array}$$

Cognome e nome:

(stampatello)
(firma leggibile)

Matricola:

Domanda 4

(svolgere su questo foglio nello spazio assegnato) (6 punti)

Bob adotta il sistema di cifratura a chiave pubblica di El Gamal e pubblica $p = 127$, $\alpha = 5$, $\beta = \alpha^a \pmod p$, tenendo segreto l'esponente $a = 64$.

- a) Verificare la correttezza dei dati forniti, in base alle ipotesi del metodo di El Gamal. Se $\alpha = 5$ non risultasse una scelta valida, Bob userà invece $\alpha = 6$ (da verificare). Se anche questa scelta non risultasse valida, Bob rinuncerà a proseguire (e l'esercizio termina qui). Calcolare β .
- b) Alice estrae il numero casuale segreto (nonce) $k = 110$ e spedisce il messaggio $P_1 = 12$. Calcolare il messaggio cifrato $C_1 = (r_1, t_1)$.
- c) Alice estrae un nuovo numero casuale segreto (nonce) k e, usando sempre questo stesso valore, spedisce i messaggi P_2, P_3, P_4 . Oscar intercetta i messaggi cifrati $C_2 = (r_2, t_2) = (96, 13)$, $C_3 = (r_3, t_3) = (96, 121)$, $C_4 = (r_4, t_4) = (96, 62)$ e, per altra via, viene a sapere $P_2 = 25$. Calcolare P_3 e P_4 .

a) p primo $1 < a < p-2$

$p-1 = 126 = 2 \cdot 3^2 \cdot 7$

Test se α elem. primitivo di \mathbb{Z}_p^* :

$\alpha^{p-1} \not\equiv 1 \pmod p$

$\left. \begin{aligned} 5^{63} &\equiv 126 \\ 5^{42} &\equiv 1 \\ 5^{18} &\equiv 64 \end{aligned} \right\} \Rightarrow \text{NO}$

$\left. \begin{aligned} 6^{63} &\equiv 126 \\ 6^{42} &\equiv 127 \\ 6^{18} &\equiv 64 \end{aligned} \right\} \Rightarrow \text{OK } (\alpha = 6)$

$\beta = \alpha^a \pmod p = 6^{64} \pmod{127} = 121$

b) $r_1 = \alpha^k \pmod p = 6^{110} \pmod{127} = 72$

$t_1 = \beta^k P_1 \pmod p = 121^{110} \cdot 12 \pmod{127} = 102$

$C_1 = (72, 102)$

c) $\frac{t_2}{P_2} \equiv \frac{t_3}{P_3} \equiv \frac{t_4}{P_4} \equiv \beta^k \pmod p$

$t_2^{-1} \equiv 13^{-1} \equiv 88 \pmod{127}$

$P_3 = P_2 \frac{t_3}{t_2} \pmod p = 127 \cdot 88 \cdot 25 \pmod{127} = 88$

$P_4 = P_2 \frac{t_4}{t_2} \pmod p = 62 \cdot 88 \cdot 25 \pmod{127} = 2$

Cognome e nome:

(stampatello)
(firma leggibile)

Matricola:

Domanda 5

(rispondere su questo foglio negli spazi assegnati) (12 punti)

(NB: ogni risposta non giustificata adeguatamente, anche con pochissime parole, avrà valore nullo).

-
- 1) In una PKI, che informazioni contiene un *certificato di identità*? Con che chiave si verifica la validità della sua firma? Chi o cosa garantisce l'autenticità della firma verificata valida? (2 punti)

-
- 2) Descrivere le caratteristiche di un sistema Feistel. (3 punti)

3) Definire la proprietà di *unidirezionalità* di una funzione di hash.

(2 punti)

4) Definire la proprietà *debolmente resistente alle collisioni* di una funzione di hash. Perché questa proprietà è più facile da soddisfare della proprietà *fortemente resistente alle collisioni*?

(2 punti)

5) Come si può risolvere il problema di impedire i *replay attack* nei protocolli di *distribuzione di chiave simmetrica*?
Illustrare in particolare il protocollo di *Needham-Schroeder*.

(3 punti)