

Mobilità e Sicurezza delle Reti

Prof. Stefano Bregni

IV Appello d'Esame 2014-15 – 17 luglio 2015

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)

Bob adotta il sistema di firma elettronica di El Gamal e pubblica $p = 107$, $\alpha = 7$, $\beta = \alpha^a \bmod p = 72$, tenendo segreto l'esponente a ($1 < a \leq p-2$).

a) Bob estrae il numero casuale segreto k (nonce) ($k \perp p-1$). Usando sempre questo stesso valore di k , Bob calcola le seguenti firme A_k per i rispettivi messaggi P_k :

$$A_1 = (r_1, s_1) = (67, 58) \quad P_1 = 61$$

$$A_2 = (r_2, s_2) = (67, 31) \quad P_2 = 62$$

$$A_3 = (r_3, s_3) = (67, 100) \quad P_3 = 63$$

Verificare che le tre firme siano valide.

$$\beta^r r^s \equiv \alpha^P \pmod{p}$$

$$A_1 \left| \begin{array}{l} 72^{67} 67^{58} \equiv 38 \\ 7^{61} \equiv 38 \end{array} \right. \Rightarrow \text{OK} \quad (\bmod 107)$$

$$A_2 \left| \begin{array}{l} 72^{67} 67^{31} \equiv 105 \\ 7^{62} \equiv 52 \end{array} \right. \Rightarrow \text{NO}$$

$$A_3 \left| \begin{array}{l} 72^{67} 67^{100} \equiv 43 \\ 7^{63} \equiv 43 \end{array} \right. \Rightarrow \text{OK}$$

b) Oscar intercetta i tre messaggi (P_k, A_k) . Sulla base delle sole firme verificate valide, calcolare k e a (attacco del nonce ripetuto).

$$P_1 = 61 \quad A_1 = (67, 58)$$

$$P_3 = 63 \quad A_3 = (67, 100)$$

$$S = K^{-1} (P - ar) \pmod{p-1} \rightarrow SK \equiv P - ar \pmod{p-1}$$

$$\begin{cases} 58K \equiv 61 - a67 \pmod{106} \\ 100K \equiv 63 - a67 \pmod{106} \end{cases}$$

$$42K \equiv 2 \pmod{106} \quad \gcd(42, 106) = 2 \Rightarrow 2 \text{ soluzioni}$$

$$21K \equiv 1 \pmod{53} \quad 21^{-1} \pmod{53} = 48$$

$$K_0 = 48$$

$$K_1 = 48 + 53 = 101$$

$$\Rightarrow K = 101$$

Dai dati pubblici:

$$r = \alpha^K \pmod{p}$$

$$2^{48} \pmod{107} = 40$$

$$2^{101} \pmod{107} = 67 \quad \text{OK}$$

$$58 \cdot 101 \equiv 61 - a67 \pmod{106}$$

$$967 \equiv 33 \pmod{106} \quad \gcd(67, 106) = 1 \Rightarrow 1 \text{ soluzione}$$

$$67^{-1} \pmod{106} = 19$$

$$a = 33 \cdot 19 \pmod{106} = 97$$

Cognome e nome:*(stampatello)**(firma leggibile)*

Matricola:

Domanda 2

(svolgere su questo foglio nello spazio assegnato) (5 punti)

Calcolare il logaritmo discreto $\text{Log}_\alpha(\beta)$ soluzione dell'equazione $\alpha^x \equiv \beta \pmod{p}$ per $p = 89$, $\alpha = 7$, $\beta = 53$, applicando l'algoritmo *Baby Step Giant Step*. Prima di tutto, verificare se esiste certamente una soluzione.

Se $\alpha = 7$ è una radice primitiva di \mathbb{Z}_p^* \Rightarrow esiste 1 soluzione per $\forall \beta$

$$p-1 = 88 = 2^3 \cdot 11$$

$$\begin{cases} 7^8 \pmod{89} = 4 \\ 7^{44} \pmod{89} = 15 \end{cases} \Rightarrow \alpha = 7 \text{ radice prim.}$$

$$N = \lceil \sqrt{p-1} \rceil = 10$$

$$j \quad \alpha^j \quad k \quad \beta \alpha^{-Nk} = 53 \cdot 7^{-10k}$$

$$\alpha^{-1} \pmod{p} = 7^{87} \pmod{89} = 51$$

0	1	0	53
1	7	①	⑧7
2	49	2	
3	76		
4	⑧7		
5	75		
6	80		
7	26		
8	4		
9	28		
10	18		

$$\Downarrow \Rightarrow \alpha^j \equiv \beta \alpha^{-Nk} \pmod{p} \text{ per } j=4, k=1$$

$$\alpha^{j+Nk} \equiv \beta \pmod{p} \Rightarrow x = j + Nk = 14$$

$$\text{Verifica } 7^{14} \equiv 53 \pmod{89}$$

Domanda 3

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

Si consideri il campo $GF(2^8) = \mathbb{Z}_2(x) \bmod (x^8 + x^4 + x^3 + x + 1)$.

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).

Calcolare $1/E_{128}$ in $GF(2^8)$ eseguendo tutte le operazioni sulle rappresentazioni polinomiali degli elementi e applicando l'Algoritmo di Euclide Esteso. Esprimere il risultato finale con la notazione E_k .

$$1) m(x) = q_1(x) a(x) + r_1(x)$$

$$q_1(x) = x$$

$$r_1(x) = x^4 + x^3 + x + 1$$

$$E_{128}: a(x) = x^7$$

$$\begin{array}{r|l} x^8 + x^4 + x^3 + x + 1 & x^7 \\ \hline x^8 & \\ \hline & x^4 + x^3 + x + 1 \\ & \quad \quad \quad x \end{array}$$

$$2) a(x) = q_2(x) r_1(x) + r_2$$

$$q_2(x) = x^3 + x^2 + x$$

$$r_2(x) = x$$

$$\begin{array}{r|l} x^7 & x^4 + x^3 + x + 1 \\ \hline x^7 & \\ \hline & x^4 + x^3 + x + 1 \\ & \quad \quad \quad x^3 + x^2 + x \\ & \quad \quad \quad \quad \quad \quad x^6 + x^4 + x^3 + x^2 \\ & \quad \quad \quad \quad \quad \quad \quad \quad \quad x^6 + x^5 + x^3 + x^2 \\ & \quad \quad \quad \quad \quad \quad \quad \quad \quad \quad \quad \quad x^5 + x^4 + x^2 \\ & \quad \quad \quad \quad \quad \quad \quad \quad \quad \quad \quad \quad \quad \quad \quad x^5 + x^4 + x^2 + x \\ & \quad \quad \quad \quad \quad \quad \quad \quad \quad \quad \quad \quad \quad \quad \quad \quad \quad \quad x \end{array}$$

$$3) \Gamma_1(x) = q_3(x) \Gamma_2(x) + \Gamma_3(x)$$

$$q_3(x) = x^3 + x^2 + 1$$

$$\Gamma_3(x) = 1$$

$$\begin{array}{r|l} x^4 + x^3 + x + 1 & x \\ \hline x^4 & \\ \hline x^3 + x + 1 & x^3 + x^2 + 1 \\ \hline x^3 & \\ \hline x + 1 & \\ \hline x & \\ \hline 1 & \end{array}$$

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

$$X_2 = -q_1(x)X_1 + X_0 = x$$

$$X_3 = -q_2(x)X_2 + X_1 = (x^3 + x^2 + x)x + 1 = x^4 + x^3 + x^2 + 1$$

$$\begin{aligned} X_4 &= -q_3(x)X_3 + X_2 = (x^3 + x^2 + 1)(x^4 + x^3 + x^2 + 1) + x \\ &= x^4 + x + 1 \end{aligned}$$

In notazione binaria: 10000011 =

$$\text{Verifica: } x^7(x^3 + x + 1) = x^{14} + x^8 + x^7 = \text{E131}$$

$$(x^{14} + x^8 + x^7) \bmod (x^8 + x^4 + x^3 + x + 1) = 1$$

Cognome e nome:*(stampatello)**(firma leggibile)*

Matricola:

Domanda 4*(svolgere su questo foglio nello spazio assegnato) (6 punti)*

- a) Che differenza c'è tra i protocolli di *symmetric key agreement* e *symmetric key distribution*?
- b) In cosa consiste un *replay attack* ai protocolli precedenti?
- c) Come possono essere impediti i *replay attack*? Citare (senza dettagliare) due esempi di protocolli che impediscono questi attacchi precisando come.

Domanda 5

(rispondere su questo foglio negli spazi assegnati) (13 punti)

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

- 1) Ricavare la sequenza binaria pseudo-casuale generata dall'algoritmo *Blum-Blum-Shab* per $p = 23$, $q = 31$, $x = 5$ e determinarne il periodo P . (2 punti)

i	x_i	b_i
0	25	1
1	625	1
2	614	0
3	532	0
4	626	0
5	656	0
6	347	1
7	36	0
8	583	1
9	521	1
10	25	1

$P=10$

$$n = pq = 23 \cdot 31 = 713$$

$$x_0 = x$$

$$x_i = x_{i-1}^2 \bmod n$$

- 2) Definire il problema del Logaritmo Discreto in un campo finito $GF(p^n)$. (2 punti)

- 3) 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)

Cognome e nome:*(stampatello)**(firma leggibile)*

Matricola:

4) Descrivere il *Test di Primalità di Fermat*. Cos'è un *Numero di Carmichael*? (2 punti)

5) Esprimere il *Problema Computazionale di Diffie-Hellman*. Saper risolvere il problema del logaritmo discreto è condizione necessaria o sufficiente per la risoluzione di questo Problema? (2 punti)

6) Cos'è una *One-Time Password*? Come può essere generata in un *meccanismo di autenticazione a Sfida e Risposta*? Fare un esempio. (3 punti)