

Mobilità e Sicurezza delle Reti

Prof. Stefano Bregni

I Appello d'Esame 2014-15 – 13 febbraio 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) (7 punti)

Bob adotta il sistema di firma elettronica di El Gamal e pubblica $p = 107$, $\alpha = 5$, $\beta = \alpha^a \bmod p = 66$, 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 :

$$A_1 = (r_1, s_1) = (84, 74) \quad P_1 = 14$$

$$A_2 = (r_2, s_2) = (84, 23) \quad P_2 = 15$$

$$A_3 = (r_3, s_3) = (84, 40) \quad P_3 = 16$$

Verificare che le tre firme siano valide.

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

$$A_1 \left\{ \begin{array}{l} 66^{84} 84^{74} \equiv 27 \\ 5^{14} \equiv 11 \end{array} \right\} \Rightarrow \text{NO} \quad (\bmod 107)$$

$$A_2 \left\{ \begin{array}{l} 66^{84} 84^{23} \equiv 55 \\ 5^{15} \equiv 55 \end{array} \right\} \Rightarrow \text{OK}$$

$$A_3 \left\{ \begin{array}{l} 66^{84} 84^{40} \equiv 61 \\ 5^{16} \equiv 61 \end{array} \right\} \Rightarrow \text{OK}$$

- 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).

$$P_2 = 15 \quad A_2 = (84, 23)$$

$$P_3 = 16 \quad A_3 = (84, 40)$$

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

$$\begin{cases} 23K \equiv 15 - a84 \pmod{106} \\ 40K \equiv 16 - a84 \pmod{106} \end{cases}$$

$$17K \equiv 1 \pmod{106} \quad 17 \perp 106 \Rightarrow 1 \text{ soluzione} \quad 17^{-1} \pmod{106} = 17^{51} \pmod{106} \equiv 25 \\ \Rightarrow K = 25$$

$$23 \cdot 25 \equiv 15 - a84 \pmod{106}$$

$$a84 \equiv 76 \pmod{106} \quad \gcd(84, 106) = 2 \Rightarrow 2 \text{ soluzioni}$$

$$a42 \equiv 38 \pmod{53} \quad 42^{-1} \pmod{53} = 42^{51} \pmod{53} = 24$$

$$a_0 = 38 \cdot 24 \pmod{53} = 11$$

$$a_1 = a_0 + 53 = 64$$

Dai dati pubblici:

$$\beta = \alpha^a \pmod{p} \rightarrow 5^a \pmod{107} = 66$$

$$\Rightarrow a = 11$$

Mobilità e Sicurezza delle Reti

Prof. Stefano Bregni

I Appello d'Esame 2014-15 – 13 febbraio 2015

Cognome e nome:

(stampatello)

(firma leggibile)

Matricola:

Domanda 2

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

Bob adotta il sistema di cifratura a chiave pubblica di El Gamal e pubblica $p = 197$, $\alpha = 5$, $\beta = \alpha^a \bmod p$, tenendo segreto l'esponente $a = 128$.

- 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 $\alpha = 6$, oppure ancora $\alpha = 7$ (da verificare). Se anche queste scelte non risultassero valide, Bob rinuncerà a proseguire (e l'esercizio termina qui). Calcolare β .
- Alice estrae il numero casuale segreto (*nonce*) $k = 64$ e spedisce il messaggio $P_1 = 20$. Calcolare il messaggio cifrato $C_1 = (r_1, t_1)$.
- 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 $C_2 = (r_2, t_2) = (138, 52)$, $C_3 = (r_3, t_3) = (138, 73)$, $C_4 = (r_4, t_4) = (138, 168)$ e, per altra via, viene a sapere che $P_2 = 50$. Calcolare P_3 e P_4 .

a) p primo: $1 < a \leq p-2$ $p-1 = 196 = 2^2 \cdot 7^2$

Test se α elem. primitivo di \mathbb{Z}_p^* : $\alpha^{\frac{p-1}{q_i}} \not\equiv 1 \pmod{p}$

$$\left. \begin{array}{l} 5^{98} \equiv 196 \\ 5^{28} \equiv 114 \end{array} \right\} \Rightarrow \text{SI} \quad \alpha = 5$$

$$\beta = \alpha^a \bmod p = 5^{128} \bmod 197 = 105$$

b) $r_1 = \alpha^k \bmod p = 5^{64} \bmod 197 = 156$

$$t_1 = \beta^k P_1 \bmod p = 105^{64} \cdot 20 \bmod 197 = 45 \quad \Rightarrow C_1 = (156, 45)$$

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

$$t_2^{-1} = 52^{-1} \equiv 72 \pmod{197}$$

$$P_3 = P_2 \frac{t_3}{t_2} \bmod p = 50 \cdot 73 \cdot 72 \bmod 197 = 2$$

$$P_4 = P_2 \frac{t_4}{t_2} \bmod p = 50 \cdot 168 \cdot 72 \bmod 197 = 10$$

Cognome e nome:

(stampatello)

(firma leggibile)

Matricola:

Domanda 3

(svolgere su questo foglio nello spazio assegnato) (5 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 il prodotto degli elementi $E_{18} \times E_{127}$ in $GF(2^8)$ eseguendo tutte le operazioni sulle loro rappresentazioni binarie.

negli $E_{127} \times E_{18}$

$$E_{127} = 0111\ 1111$$

$$E_{18} = 00010010$$

$$\pi = 100011011$$

$$X_0 = E_{127} = 01111111$$

$$X_1 = (01111111) \cdot (00010010) = 11111110$$

$$X_2 = (11111110) \cdot (\text{---}) = \begin{array}{r} 111111100 \\ 100011011 \\ \hline 11100111 \end{array}$$

$$X_3 = (1100111) \cdot (\text{---}) = \begin{array}{r} 111001110 \\ 100011011 \\ \hline 11010101 \end{array}$$

$$X_4 = (11010101) \cdot (\text{---}) = \begin{array}{r} 110101010 \\ 100011011 \\ \hline 10110001 \end{array}$$

$$E_{127} \times E_{18} = X_1 + X_4 = \begin{array}{r} 11111110 \\ 10110001 \\ \hline 01001111 = E_{79} \end{array}$$

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

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

- a) Cos'è una funzione di hash $y = h(x)$?
- b) Si consideri la funzione SHA-256 (SHA-2 nella versione a 256 bit). Dato un hash h_1 , quanti sono i messaggi m di lunghezza massima 1 kbyte ($k = 1024 \times$) tali per cui $h(m) = h_1$?
- c) Verificare se la funzione $h(x) = x^2 \bmod n$, con n composto e difficile da fattorizzare, gode della proprietà *fortemente resistente alle collisioni*.
- d) Verificare se la funzione $h(x) = x^2 \bmod n$, con n composto e difficile da fattorizzare, gode della proprietà *debolmente resistente alle collisioni*.

$$b) |m| = 2^{8193} - 2 \quad |h| = 2^{256} \Rightarrow \sim 2^{7937}$$

$$c) \text{ no: basta che } x_1 = x_2 + n \quad (x_1 = \pm x_2 + kn)$$

$$d) \text{ no: dato } x_1, x_2 = -x_1$$

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) Esprimere la definizione di *Simbolo di Jacobi*.

(2 punti)

2) Determinare se l'equazione $x^2 \equiv 15 \pmod{997}$ ha soluzione, tramite il calcolo del simbolo di Legendre corrispondente.

(2 punti)

$p = 997$ primo

$$\left(\frac{15}{997}\right) = \left(\frac{997}{15}\right) = \left(\frac{7}{15}\right) \neq \left(\frac{7}{3}\right)\left(\frac{7}{5}\right) = \left(\frac{1}{3}\right)\left(\frac{2}{5}\right) = 1 \cdot (-1) = -1$$

\Rightarrow non ha soluzione

3) Cos'è un elemento primitivo $\alpha \in \mathbb{Z}_p^*$?

(2 punti)

4) Quali sono le tre informazioni fondamentali contenute in un *certificato di identità* in una PKI? Precisare il meccanismo di autenticazione e dove si reperiscono le chiavi utilizzate.

(2 punti)

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

Matricola:

5) Cos'è un cifrario monoalfabetico? E un cifrario polialfabetico?*(1 punto)*

6) Descrivere sommariamente l'*algoritmo AES*. Specificare:*(4 punti)*

- lunghezza delle chiavi;
- ruolo e funzioni dei *round* (ingresso, uscita, *layer*);
- funzioni dei singoli *layer*.