Laurea Specialistica in Ingegneria Informatica SICUREZZA NELLE RETI Appello del 22 luglio 2011

Nome e Cognome	Matricola	1
·	:::::::::::::::::::::::::::::::::	

ESERCIZIO 1 punti: 10

Il candidato presenti le proprietà di una funzione hash sicura (MDC) illustrandone la relazione con la firma digitale.

ESERCIZIO 2 punti: 10

Si progetti un protocollo di distribuzione delle chiavi che permette ad Alice e Bob di stabilire una chiave di sessione K_{ab} attraverso Trent, un Key Destribution Center fidato. Alice e Bob non condividono *a-priori* alcun segreto a lungo termine. Al contrario, entrambi conoscono Π_T la chiave pubblica di Trent. Inoltre ciascuno di essi condivide con Trent un segreto che però non può essere utilizzato come chiave crittografica. Sia, ad esempio, π_A il segreto che Alice condivide con Trent. Si assuma che i clock siano sincronizzati.

Al termine di un'esecuzione, il protocollo deve garantire che i) Alice (Bob) conosca la chiave di sessione; ii) Alice (Bob) sappia che Bob (Alice) conosce la chiave di sessione; iii) attacchi di reply non siano possibili.

Il candidato è libero di scegliere lo schema di comunicazione.

ESERCIZIO 3 punti: 10

Il candidato descriva il protocollo base di Kerberos discutendo il dimensionamento delle finestre temporali caratteristiche del protocollo.

Soluzione

Esercizio 1

Vedi appunti.

ESERCIZIO 2

Ipotesi

1.
$$\forall P \in \{A, B\}, P \mid \equiv \stackrel{\Pi_T}{\mapsto} T$$

2.
$$\forall P \in \{A, B\}, P \models P \rightleftharpoons T, T \models P \rightleftharpoons T$$

3.
$$\forall P \in \{A, B\}, P \models P \leftrightarrow T$$

4.
$$\forall P \in \{A, B\}, T \mid \equiv \left(A \overset{K_{ab}}{\longleftrightarrow} B\right)$$

5.
$$\forall P \in \{A, B\}, P \mid \equiv T \Rightarrow \left(A \overset{K_{ab}}{\longleftrightarrow} B\right)$$

6.
$$\forall P \in \{A, B\}, T \mid \equiv P \Rightarrow \left(P \overset{K_p}{\longleftrightarrow} T\right)$$

7.
$$\forall P, Q \in \{A, B, T\}, P \mid \equiv \#(t_q)$$

Protocollo idealizzato

$$\mathbf{M} \ \mathbf{1} \quad A \ \rightarrow \ B \ : \quad \left\{ \left\langle A \ , B \ , \tau_{_{a}} \ , A \ \stackrel{K_{_{a}}}{\longleftrightarrow} \ T \right\rangle_{\pi_{_{a}}} \right\}_{\Pi_{_{T}}}$$

$$M\ 2\quad B\ \rightarrow\ T\ :\quad \left\{\left\langle A\ ,B\ ,\tau_{_{a}}\ ,A\ \stackrel{\kappa_{_{a}}}{\leftrightarrow}\ T\ \right\rangle _{_{\pi_{_{a}}}}\right\} _{_{\Pi_{_{\pi}}}}\ ,\left\{\left\langle B\ ,A\ ,\tau_{_{b}}\ ,B\ \stackrel{\kappa_{_{b}}}{\leftrightarrow}\ T\ \right\rangle _{_{\pi_{_{b}}}}\right\} _{_{\Pi_{_{\pi}}}}$$

$$\text{M 3} \quad T \, \rightarrow \, B \, : \quad \left\{B\,,\,A\,,\,\tau_{_b} \,+\, 1\,,\,A \, \stackrel{K_{_{ab}}}{\longleftrightarrow} \, B\right\}_{_{K_{_a}}} \,, \left\{A\,,\,B\,,\,\tau_{_a} \,+\, 1\,,\,A \, \stackrel{K_{_{ab}}}{\longleftrightarrow} \, B\right\}_{_{K_{_a}}}$$

$$\mathbf{M} \; \mathbf{4} \quad \; B \; \rightarrow \; A \; : \quad \left\{ A \; , \; B \; , \; \tau_{_{a}} \; + \; 1 \; , \; A \; \stackrel{K_{ab}}{\longleftrightarrow} \; B \; \right\}_{K_{ab}} \; , \left\{ A \; , \; B \; , \; \tau_{_{b}}' \; , \; A \; \stackrel{K_{ab}}{\longleftrightarrow} \; B \; \right\}_{K_{ab}} \; ,$$

$$\text{M 5} \quad A \rightarrow B: \quad \left\{B\,,A\,,\tau_{b}^{\,\prime}+1\,,A \stackrel{K_{ab}}{\longleftrightarrow} B\right\}_{K,b}$$

Laurea Specialistica in Ingegneria Informatica

SICUREZZA NELLE RETI

Appello del 19 febbraio 2009

Protocollo reale

ESERCIZIO 3

Vedi appunti.