

Modellazione di Kerberos mediante DASM

DASM per Kerberos

1

Sommario

- Descrizione Kerberos
- Modellazione
- Analisi di Correttezza

DASM per Kerberos

2

Descrizione Kerberos

DASM per Kerberos

3

Kerberos (1)

- Kerberos è traslitterazione latina del mostro della mitologia greca Κέρβερος
 - In italiano Cerbero
 - È un mostro a tre teste posto a guardia dell'Ade
- Aspetti chiave:
 - Tre teste
 - Impedire ai non autorizzati l'accesso all'Ade

DASM per Kerberos

4

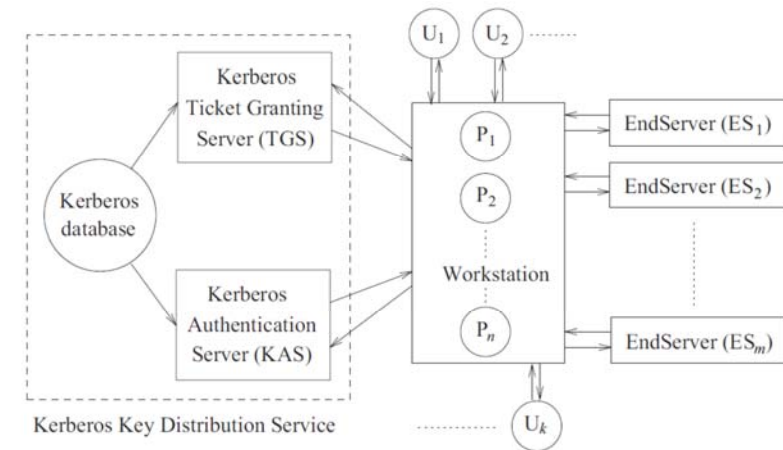
Kerberos (2)

- Il sistema Kerberos è stato sviluppato al MIT all'interno del progetto Athena
- È un sistema di autenticazione distribuita che permette a un client di dimostrare la propria identità a un server senza inviare dati attraverso la rete
- È basato su un server centralizzato, la cui funzione è quella di garantire
 - l'autenticazione dei client per i server
 - l'autenticazione dei server per i client

DASM per Kerberos

5

Architettura (1)



DASM per Kerberos

6

Architettura (2)

- Comprende tre componenti logiche principali (tre teste)
 - Workstation** su cui sono eseguiti i processi P_1, P_2, \dots, P_n , per conto dell'insieme di utenti U_1, U_2, \dots, U_k
 - Kerberos Key Distribution Service** (o solo **Kerberos**), a sua volta costituito da
 - Kerberos Authentication Server – KAS
 - Ticket Granting Server - TGS
 - Un insieme di **End Server** ES_1, ES_2, \dots, ES_m

DASM per Kerberos

7

Architettura (3)

- All'interno della componente Kerberos c'è il DB delle chiavi dei client e dei server
 - Ogni chiave è la versione crittografata secondo DES della passwd dell'utente che accede a un client
- I nomi (ID) dei client/server sono le uniche informazioni identificative che circolano in chiaro sulla rete

DASM per Kerberos

8

Funzionamento (1)

- Affinché un client possa usare un servizio deve produrre al server che lo fornisce un **ticket** precedentemente ottenuto da Kerberos
 - Il ticket è una stringa di bit, crittografata mediante la chiave privata del server, che contiene l'identità del client che ha fatto la richiesta
 - Il server che ha ricevuto un ticket è certo dell'identità del client

Funzionamento (2)

- Per ogni servizio richiesto è necessario un ticket
 - All'inizio della sessione il client potrebbe **non** conoscere l'insieme di tutti i servizi che dovrà richiedere
- Per risolvere il problema il client potrebbe richiedere all'inizio **tutti i possibili ticket**, uno per ogni possibile servizio
 - Soluzione inefficiente

Funzionamento (3)

- Per superare il problema il client ottiene da Kerberos al momento del login un ticket a lungo termine chiamato **authentication ticket**
 - È usato dal client ogni volta che deve accedere a un servizio, inviandolo al TGS di Kerberos
 - TGS riconosce l'identità grazie al ticket di autenticazione e fornisce il ticket per il servizio

Funzionamento (4)

- Oltre al ticket, il client riceve da Kerberos anche una session key con cui crittografare le comunicazioni verso il server

Il Modello

Generalità

- Il sistema è modellato mediante una DASM, costituita da quattro ASM:
 - MessagePassing
 - EncryptionDecryption
 - MultipleClients
 - MultipleEndServers

MessagePassing – Global Signature (1)

- È il modello che formalizza il formato dei messaggi scambiati tra gli agenti
 - In prima istanza consideriamo un modello semplificato, contenente un solo Client (C) e un solo EndServer (ES)
- La DASM relativa comprende una ASM per ciascuno dei 4 agenti del modello
 - Il KAS; il Client C; il TGS; l'EndServer ES
- Quindi, l'universo AGENT= $\{KAS, C, TGS, ES\}$

MessagePassing – Global Signature (2)

- L'Universo MESSAGE contiene messaggi di due tipi, composti (concatenazione di dati) o crittografati (secondo una key), indicati rispettivamente con $\{X, X'\}$ e $\{X, X'\}_{key}$
 - Per conoscere il tipo di un messaggio si usa la funzione type: MESSAGGE \rightarrow {cleartext, encrypted}

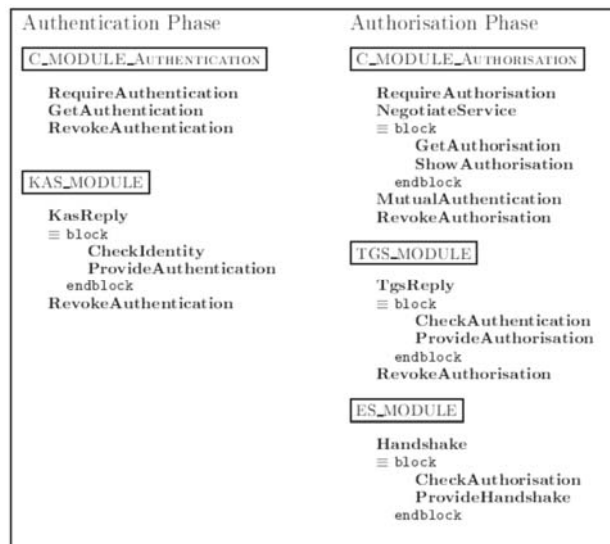
MessagePassing – Global Signature(3)

- Le chiavi, i ticket e le autenticazioni sono modellati da oggetti atomici
 - appartenenti rispettivamente agli universi KEY, TICKET e AUTH
- La funzione K: AGENT → KEY restituisce la chiave privata dell'agente, conosciuta solo dall'agente stesso e registrata nel db delle chiavi

MessagePassing – Global Signature (4)

- Le chiavi, i ticket e le autenticazioni sono spediti all'interno dei messaggi, da cui vengono estratti mediante le funzioni:
 - ExtractKey: MESSAGE → KEY
 - ExtractTicket: MESSAGE → TICKET
 - ExtractAuth: MESSAGE → AUTH
- Altre funzioni
 - sender, receiver: MESSAGE → AGENT
 - mode: AGENT → {ReadyToSend, ReadyToReceive, ReadyToStart}

MessagePassing – Specifica



EncryptionDecryption – Global Signature

- Gli oggetti astratti del modello precedente sono raffinati dalle procedure di crittografia-decrittografia usate per costruire le credenziali del client
- Le funzioni sono:
 - encrypt: DATA X KEY → CRYPTDATA
 - decrypt: CRYPTDATA X KEY → DATA
 tali che

$$\text{decrypt}(\text{encrypt}(t, k), k') = t \text{ se } k = k',$$

$$= \text{undef altrimenti}$$

Correttezza (1)

- Condizioni globali: ad ogni livello di specifica devono valere le seguenti
 - G1: $\text{defined}(K(C)) \ \& \ \text{defined}(K(TGS)) \ \& \ \text{defined}(K(ES))$
 - G2: $\text{NOT authenticated}(C) \rightarrow \text{NOT authorised}(C)$
- Condizioni Iniziali
 - Specifica degli stati

Correttezza (2)

- Condizioni di lavoro:
 - W1: monotonia del clock
 - W2: correttezza della password
 - W3: limite superiore al tempo di reazione del server
 - W4: validità delle credenziali del client

Correttezza (3)

- Esecuzione regolare: È regolare ogni esecuzione tale che
 - Le condizioni globali G1 e G2 sono soddisfatte
 - Le condizioni iniziali soddisfano la specifica degli stati
 - Le condizioni di lavoro W1, W2, W3, W4 sono soddisfatte

Ulteriori Raffinamenti

- La gestione di più client è ottenuta da un raffinamento che produce il modello MultipleClients
- La gestione di più end server è ottenuta da un raffinamento che produce il modello MultipleEndServers
- La simulazione di possibili minacce al sistema è ottenuta realizzando modelli capaci di effettuare operazioni di spionaggio

Bibliografia

- G. Bella, E. Riccobene, “Formal Analysis of the Kerberos Authentication System”, *Journal of Universal Computer Science*, vol. 3, no. 12 (1997), pp.1337-1381