

Syabrul Imardi, MT

MATAKULIAH

KEAMANAN PERANGKAT LUNAK

Cryptography Protocol





Protokol

- Protokol: aturan yang berisi rangkaian langkah-langkah, yang melibatkan dua atau lebih orang, yang dibuat untuk menyelesaikan suatu kegiatan.
- Protokol kriptografi: protokol yang menggunakan kriptografi. Orang yang berpartisipasi dalam protokol kriptografi memerlukan protokol tersebut misalnya untuk:
 - berbagi komponen rahasia untuk menghitung sebuah nilai,
 - membangkitkan rangkaian bilangan acak,
 - meyakinkan identitas orang lainnya (otentikasi),
 - mengenkripsi dan dekripsi pesan
 - dll

Contoh-contoh Protokol Kriptografi

- Secure Socket Layer (SSL)
- IPSec (Internet Protocol Security)
- 3. Kerberos
- 4. Protokol pertukaran kunci Diffie-Hellman
- Transport Layer Security (TLS)

- Protokol kriptografi dibangun dengan melibatkan beberapa algoritma kriptografi.
- Sebagian besar protokol kriptografi dirancang untuk dipakai oleh kelompok yang terdiri dari 2 orang pemakai.
- Tetapi ada juga beberapa protokol yang dirancang untuk dipakai oleh kelompok yang terdiri dari lebih dari dua orang pemankai (misalnya pada aplikasi teleconferencing)

• Untuk mendemonstrasikan protokol kriptografi, kita menggunakan nama-nama pemain sebagai berikut:

Alice : orang pertama (dalam semua protokol)

Bob : orang kedua (dalam semua protokol)

Carol : orang ketiga dalam protokol tiga-

atau

empat- orang

Dave : orang keempat dalam protokol

empat-

orang

Eve : penyadap (eavesdropper)

Trent : juru penengah (arbitrator) yang

dipercaya

Protokol komunikasi dengan sistem kriptografi simetri

- (1) Alice dan Bob menyepakati algoritma kriptografi simetri yang akan digunakan.
- (2) Alice dan Bob menyepakati kunci yang akan digunakan.
- (3) Alice menulis pesan plainteks dan mengenkripsinya dengan kunci menjadi cipherteks.
- (4) Alice mengirim pesan cipherteks kepada Bob.
- (5) Bob mendekripsi pesan cipherteks dengan kunci yang sama dan membaca plainteksnya.

Protokol komunikasi dengan sistem kriptografi kuncipublik

- (1) Alice dan Bob menyepakati algoritma kriptografi kunci-publik yang akan digunakan.
- (2) Bob mengirimi Alice kunci publiknya (kunci publik Bob).
- (3) Alice mengenkripsi pesannya dengan kunci publik Bob kemudian mengirimkannya ke Bob
- (4) Bob mendekripsi pesan dari Alice dengan kunci privat miliknya (kunci privat Bob).

Protokol pertukaran kunci sesi (simetri) (tanpa basis data)

- (1) Bob mengirimi Alice kunci publiknya.
- (2) Alice membangkitkan kunci simetri *K*, mengenkripsikannya dengan kunci publik Bob, lalu mengirimkannya ke Bob,

 $E_B(K)$

(3) Bob mendekripsi pesan dari Alice dengan menggunakan kunci privatnya untuk mendapatkan kembali kunci simetri *K*,

$$D_B(E_B(K)) = K$$

(4) Baik Alice dan Bob dapat saling berkirim pesan dengan sistem kriptografi simetri dengan menggunakan kunci *K*.

Protokol pertukaran kunci sesi (simetri) (dengan basisdata)

- (1) Alice mengambil kunci publik Bob dari basisdata.
- (2) Alice membangkitkan *session key K*, mengenkripsikannya dengan kunci publik (*PK*) Bob, dan mengirimkannya ke Bob,

$$E_{PK}(K)$$

(3) Bob mendekripsi pesan dari Alice dengan menggunakan kunci rahasianya (*SK*) untuk mendapatkan kembali *session key K*,

$$D_{SK}(E_{PK}(K)) = K$$

(4) Baik Alice dan Bob dapat saling berkirim pesan dengan sistem kriptografi simetri dengan menggunakan kunci *K*.

Protokol pertukaran kunci sesi (simetri) (bersamaan dengan mengirim pesan)

(1) Alice membangkitkan session key K, dan mengenkripsi pesan M dengan menggunakan K,

$$E_K(M)$$

- (2) Alice mengambil kunci publik Bob dari basisdata.
- (3) Alice mengenkripsi *K* dengan dengan kunci publik Bob,

$$E_{R}(K)$$

(4) Alice mengirim pesan terenkripsi bersama-sama dengan kunci terbenkripsi kepada Bob,

$$E_K(M)$$
, $E_B(K)$

(5) Bob mendekripsi menggunakan kunci privatnya untuk mendapatkan kembali *session key K*,

$$D_R(E_R(K)) = K$$

(6) Bob mendekripsi pesan dengan menggunakan kunci K,

$$D_{\kappa}(E_{\kappa}(M)) = M$$

Protokol pertukaran kunci Diffie-Hellman

(1) Alice memilih bilangan bulat acak yang besar x dan mengirim hasil perhitungan berikut kepada Bob:

$$X = g^x \mod n$$

- (2) Bob memilih bilangan bulat acak yang besar y dan mengirim hasil perhitungan berikut kepada Alice: $Y = g^y \mod n$
- (3) Alice menghitung $K = Y^x \mod n$
- (4) Bob menghitung $K' = X^y \mod n$

Protokol tanda-tangan digital (2 orang)

- (1) Alice meringkas dokumennya menjadi *message digest* dengan fungsi *hash* satu-arah.
- (2) Alice mengenkripsi *message digest* dengan kunci privatnya. Hasil enkripsinya disertakan (*embedded*) pada dokumen. Ini berarti Alice telah memberi tandatangan digital pada dokumennya.
- (3) Alice mengirim dokumen yang sudah diberi tandatangan digital kepada Bob.
- (4) Bob meringkas dokumen dari Alice menjadi *mesaage* digest dengan fungsi hash yang sama. Bob mendekripsi tanda-tangan digital yang disertakan pada dokumen Alice. Jika hasil dekripsinya sama dengan *message* digest yang dihasilkan, maka tanda-tangan digital tersebut sah.

Protokol tanda-tangan digital (3 orang)

- (1) Alice memberi tanda-tangan digital pada *message* digest dari dokumen.
- (2) Bob memberi tanda-tangan digital pada *message digest* dari dokumen.
- (3) Bob mengirimkan tanda-tangan digitalnya kepada Alice.
- (4) Alice mengirim dokumen yang sudah diberi tandatangan digitalnya dan tanda-tangan digital dari Bob kepada Carol.
- (5) Carol memverifikasi tanda-tangan digital Alice dan tanda-tangan digital Bob (Carol mengetahui kunci publik Alice dan kunci publik Bob).

Protokol enkripsi plus tanda-tangan

(1) Alice menandatangi dokumen atau pesan (*M*) dengan menggunakan kunci privat (*A*).

$$S_A(M)$$

(2) Alice mengenkripsi dokumen yang sudah ditandatangi dengan kunci publik Bob (*B*) dan mengirimkannya kepada Bob

$$E_B(S_A(M))$$

(3) Bob mendekripsi cipherteks yang diterima dengan kunci privatnya.

$$D_B(E_B(S_A(M))) = S_A(M)$$

(4) Bob melakukan verifikasi dengan mendekripsi hasil pada langkah 3 dengan menggunakan kunci publik Alice dan sekaligus mendapatkan kembali dokumen yang belum dienkripsi.

$$V_A(S_A(M)) = M$$

Protokol konfirmasi "tanda-terima" pesan

(1) Alice menandatangi dokumen atau pesan (*M*) dengan menggunakan kunci privatnya, mengenkripsikannya dengan kunci publik Bob dan mengirimkannya kepada Bob

$$E_B(S_A(M))$$

(2) Bob mendekripsi cipherteks yang diterima dengan kunci privatnya (*B*), memverifikasi tanda-tangan digital dengan kunci publik Alice dan sekaligus mendapatkan kembali dokumen yang belum dienkripsi.

$$V_A(D_B(E_B(S_A(M)))) = M$$

(3) Bob menandatangani dokumen (*M*) dengan kunci pribvatnya, mengenkripsikannya dengan kunci publik Alice, dan mengirimkannya ke Alice.

$$E_A(S_B(M))$$

(4) Alice mendekripsi dokumen dengan kunci privatnya dan memverifikasi tanda-tangan digital dengan kunci publik Bob.

$$V_B(D_A(E_A(S_B(M)))) = M$$

Jika *M* ' yang dihasilkan sama dengan dokumen yang dikirim oleh Alice (*M*), maka Alice tahu bahwa Bob menerima dokumennya dengan benar.

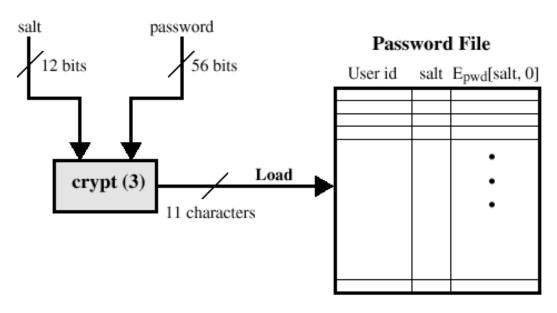
Protokol otentikasi kata-sandi (password)

Otentikasi dengan menggunakan kata-sandi dan fungsi hash satu-arah.

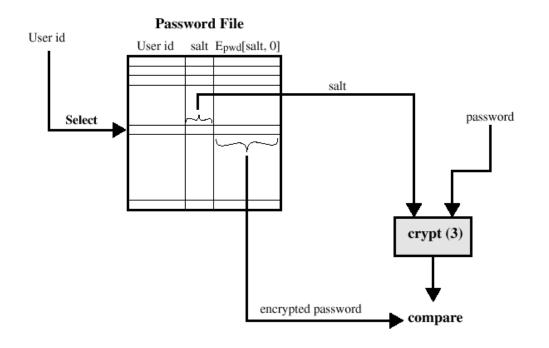
- (1) Alice mengirim kata-sandi ke *host*.
- (2) *Host* mengkompresi kata-sandi dengan fungsi *hash* satu-arah.
- (3) Host membandingkan hasil dari fungsi *hash* dengan nilai *hash* yang disimpan sebelumnya di dalam tabel (basisdata).

- Kelemahan: rentan terhadap serangan dictionary attack
- Untuk membuat dictionary attack lebih sulit, sistem keamanan komputer biasanya menambahkan garam (salt).
- Salt adalah rangkaian bit yang dibangkitkan secara acak dan disambungkan dengan kata-sandi.
- Kemudian kata-sandi yang sudah disambung dengan salt dikompres dengan fungsi hash dan hasilnya disimpan di dalam tabel.
- Semakin panjang salt semakin bagus.

Skema kata-sandi di dalam UNIX (salt = 12 bit)



Loading a new password



Verifying a password file

Otentikasi dengan menggunakan sistem kriptografi kunci-publik .

- (1) Host mengirimi Alice sebuah string acak.
- (2) Alice mengenkripsi string dengan kunci privatnya dan mengirimkannya kembali ke *host* beserta *user-id*-nya.
- (1) *Host* mencari kunci publik Alice berdasarkan *user-id* yang diberikan dan mendekripsi cipherteks dari Alice dengan kunci publik tersebut.
- (2) Jika hasil dekripsi sama dengan string yang semula dikirim oleh *host*, maka *host* mengizinkan Alice mengakses sistem.

Referensi utama

- >> Michael Felderer, Riccardo Scandariato (editor) Exploring Security in Software Architecture and Design, 2018.
- >> Nancy R. Mead, Carol Woody Cyber Security Engineering_ A Practical Approach for Systems and Software Assurance-Addison-Wesley Professional (2016)
- >> James Helfrich Security for Software Engineers-CRC Press (2019)
- >> Pete Loshin Simple Steps to Data Encryption_ A Practical Guide to Secure Computing-Syngress (2013)
- >> Tevfik Bultan, Fang Yu, Muath Alkhalaf, Abdulbaki Aydin (auth.) String Analysis for Software Verification and Security (2017

