

Bahan kuliah IF4020 Kriptografi

Serangan Terhadap Kriptografi

Oleh: Dr. Rinaldi Munir

Prodi Informatika

Sekolah Teknik Elektro dan Informatika

2019

Pendahuluan

- Keseluruhan *point* dari kriptografi adalah menjaga kerahasiaan pesan atau kunci dari penyadap (*eavesdropper*) atau dari kriptanalis (*cryptanalyst*).
- Kriptanalis dapat merangkap sebagai seorang penyadap
- Kriptanalis berusaha memecahkan cipherteks dengan suatu serangan terhadap sistem kriptografi.

Serangan (*attack*)

- **Serangan:** setiap usaha (*attempt*) atau percobaan yang dilakukan oleh kriptanalis untuk menemukan kunci atau menemukan plainteks dari cipherteksnya.
- Asumsi: kriptanalis mengetahui algoritma kriptografi yang digunakan

Prinsip Kerckhoff: Semua algoritma kriptografi harus publik; hanya kunci yang rahasia.

Satu-satunya keamanan terletak pada kunci!

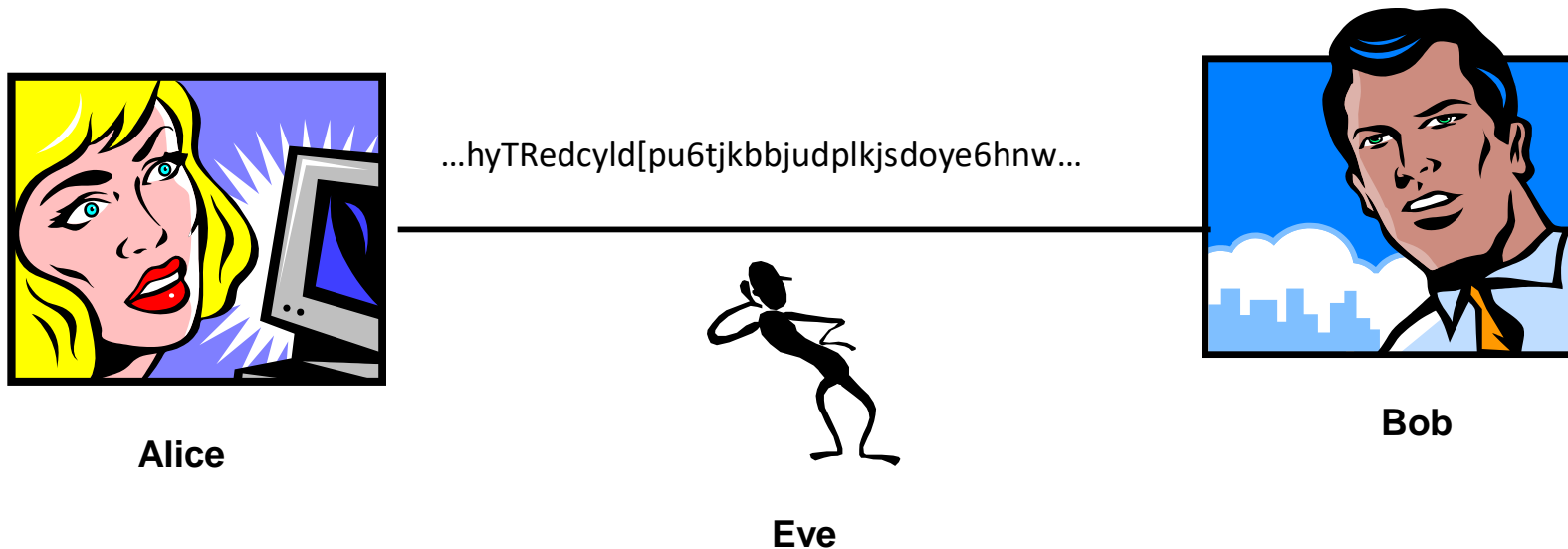
Jenis-jenis Serangan

Berdasarkan keterlibatan penyerang dalam komunikasi:

- 1. Serangan pasif**
- 2. Serangan aktif**

1. Serangan pasif (*passive attack*)

- penyerang tidak terlibat dalam komunikasi antara pengirim dan penerima
- penyerang hanya melakukan penyadapan untuk memperoleh data atau informasi sebanyak-banyaknya



Screenshot Wireshark (memantau network traffic)

The screenshot shows the Wireshark interface capturing traffic from a Marvell Yukon Ethernet Controller. The main packet list displays various protocols including DB-LSP, NBNS, NBIPX, ARP, STP, TCP, and BROWSEF. The selected packet (No. 1) is a NetBIOS over IPX packet, and its details pane shows the following structure:

- Frame 1: 98 bytes on wire (784 bits), 98 bytes captured (784 bits) on interface 0
- IEEE 802.3 Ethernet
- Logical-Link Control
- Internetwork Packet exchange
- NetBIOS over IPX

The raw packet data (hex and ASCII) is shown at the bottom:

```
0000 ff ff ff ff ff ff 00 80 48 37 fc 30 00 54 e0 e0 ..... H7.0.T..
0010 03 ff ff 00 50 00 14 00 00 00 00 ff ff ff ff ff ....P...
0020 ff 04 55 00 00 00 00 00 80 48 37 fc 30 04 55 00 ..U.....H7.0.U.
0030 03 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 .....
0040 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 c0 .....
0050 02 01 02 5f 5f 4d 52 42 52 4f 57 52 45 5f 5f 02 ..... MSB POWER
```

http.request.method=="POST"

No.	Time	Source	Destination	Protocol	Length	Info
1034	8.148165	172.99.96.253	160.153.129.234	HTTP	617	POST /sign

[Full request URI: http://www.sababank.com/signin.php]
 [HTTP request 1/1]
 [Response in frame: 1129]
 File Data: 53 bytes

HTML Form URL Encoded: application/x-www-form-urlencoded

- Form item: "username" = "Ibrahim_Diyeb"
- Form item: "password" = "yemen_123"
- Form item: "actn" = "signin"

01a0	63 6f 64 65 64 0d 0a 43	6f 6e 74 65 6e 74 2d 4c	coded..Content-L
01b0	65 6e 67 74 68 3a 20 35	33 0d 0a 43 6f 6f 6b 69	ength: 5 3..Cooki
01c0	65 3a 20 50 48 50 53 45	53 53 49 44 3d 34 31 32	e: PHPSESSID=412
01d0	33 35 34 31 32 30 63 35	36 37 34 35 61 63 66 34	354120c5 6745acf4
01e0	31 62 38 65 32 39 36 34	63 32 62 65 35 3b 20 6c	1b8e2964 c2be5; l
01f0	61 6e 67 3d 61 72 61 62	69 63 0d 0a 43 6f 6e 6e	ang=arabic..Conn
0200	65 63 74 69 6f 6e 3a 20	6b 65 65 70 2d 61 6c 69	ection: keep-ali
0210	76 65 0d 0a 55 70 67 72	61 64 65 2d 49 6e 73 65	ve..Upgrade-Inse
0220	63 75 72 65 2d 52 65 71	75 65 73 74 73 3a 20 31	cure-Requests: 1
0230	0d 0a 0d 0a 75 73 65 72	6e 61 6d 65 3d 49 62 72	...user name=Ibr
0240	61 68 69 6d 5f 44 69 79	65 62 26 70 61 73 73 77	ahim_Diyeb&passw

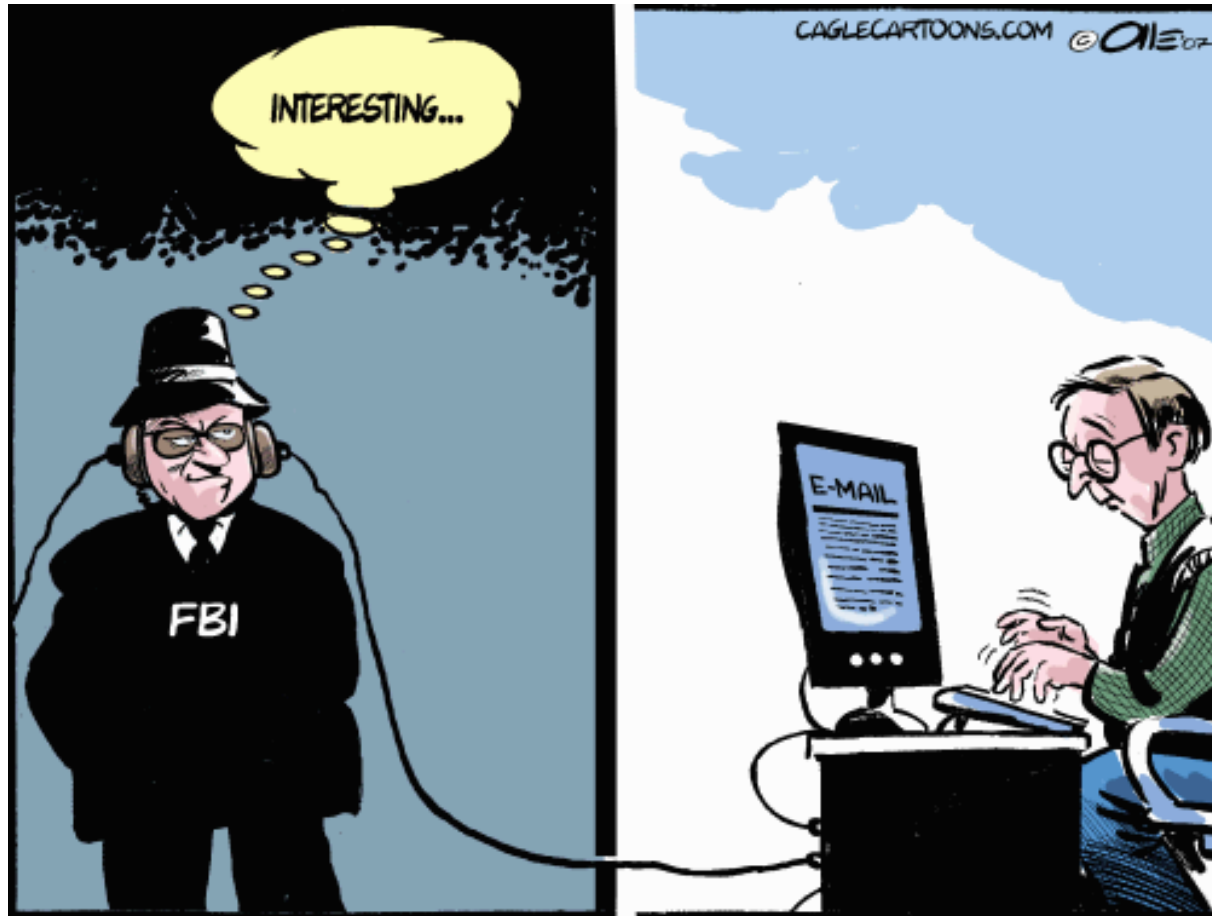
Filtering dengan Wireshark dapat menampilkan plainteks berupa *username* dan *password*

Sumber gambar: https://www.researchgate.net/figure/Wireshark-Filtering-Showing-Clear-Text-of-user-Name-and-Password_fig3_326419957

Metode penyadapan:

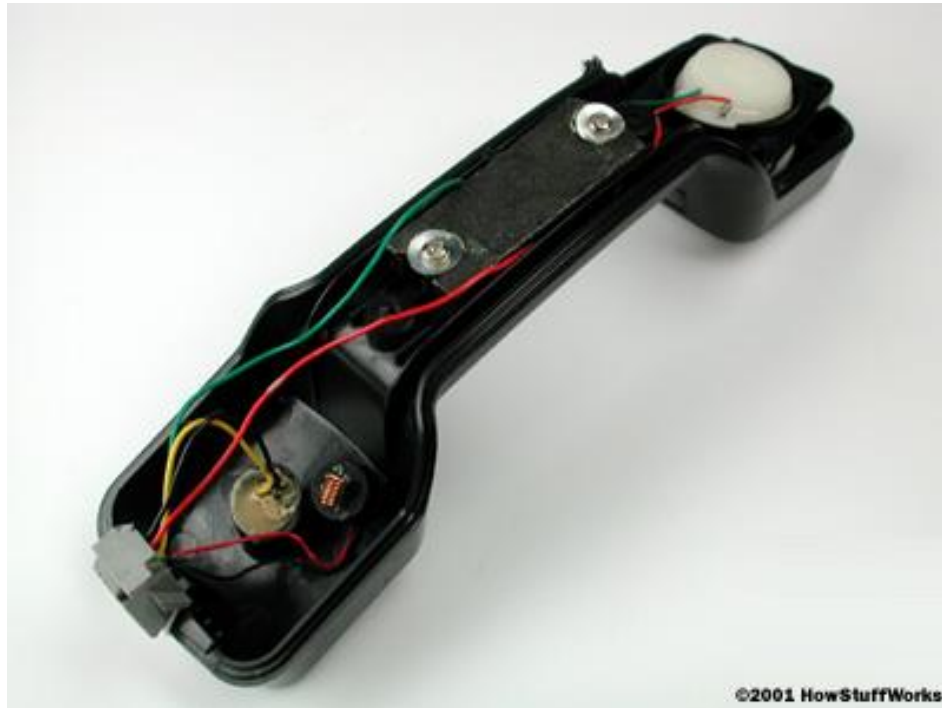
1. *Wiretapping*
2. *Electromagnetic eavesdropping*
3. *Acoustic Eavesdropping*

- *Wiretapping*



How Wiretapping Works

(sumber: <http://www.howstuffworks.com/wiretapping.htm>)



When you open up a phone, you can see that the technology inside is very simple. The simplicity of design makes the phone system vulnerable to surreptitious eavesdropping.



Inside a standard phone cord, you'll find a red wire and a green wire. These wires form a circuit like the one you might find in a flashlight. Just as in a flashlight, there is a negatively-charged end and a positively-charged end to the circuit. In a telephone cord, the green wire connects to the positive end and the red cord connects to the negative end.

Electromagnetic eavesdropping

Lihat info alat penyadap suara GSM:

http://indonetwork.web.id/Matama_Security/1168831/spy-ear-gsm-penyadap-suara-dengan-kartu-gsm.htm



Acoustic Eavesdropping



15506-41DG
'Office: 9am' Disc
© JupiterImages

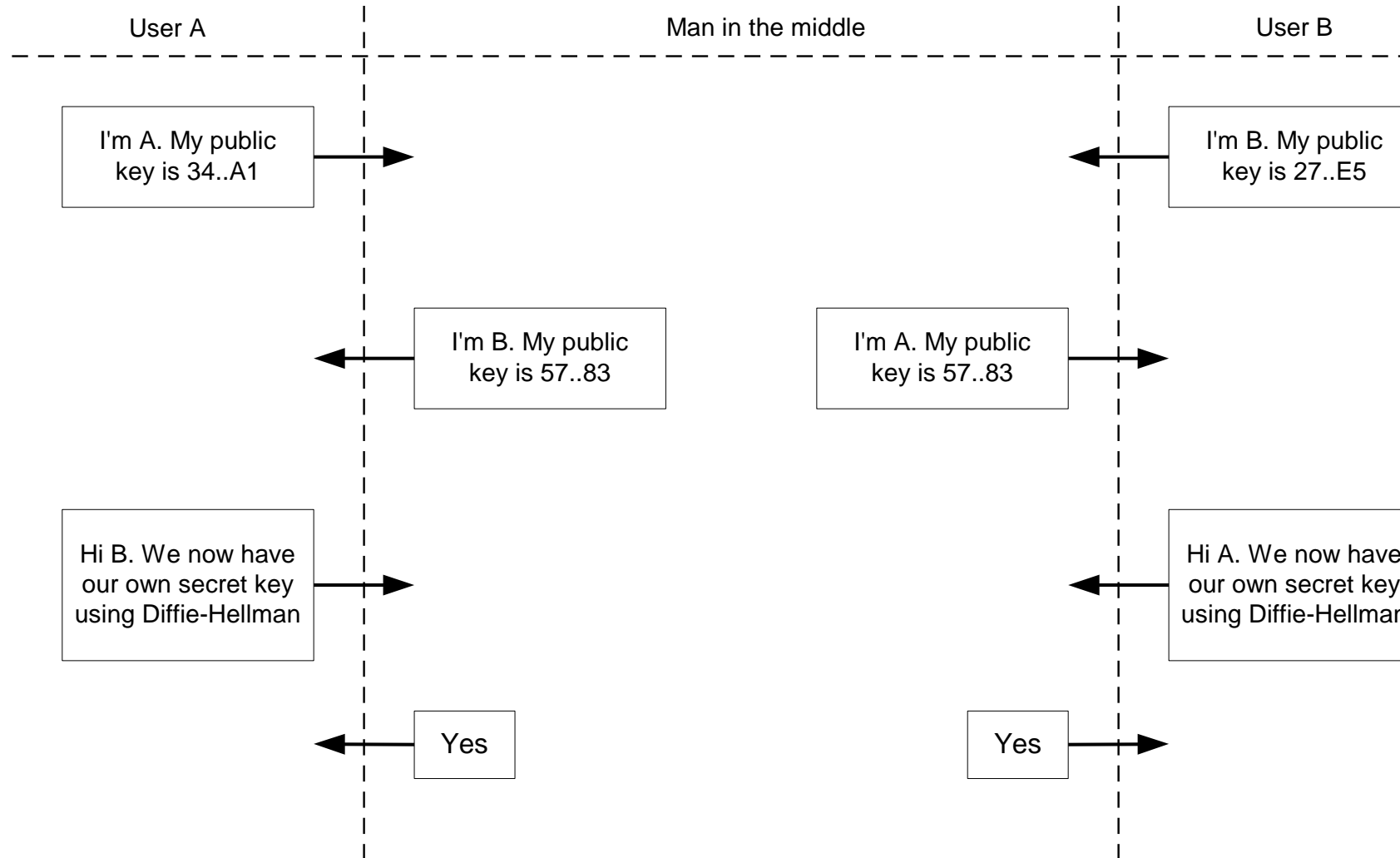
Creatas

www.comstock.com

2. Serangan aktif (*active attack*)

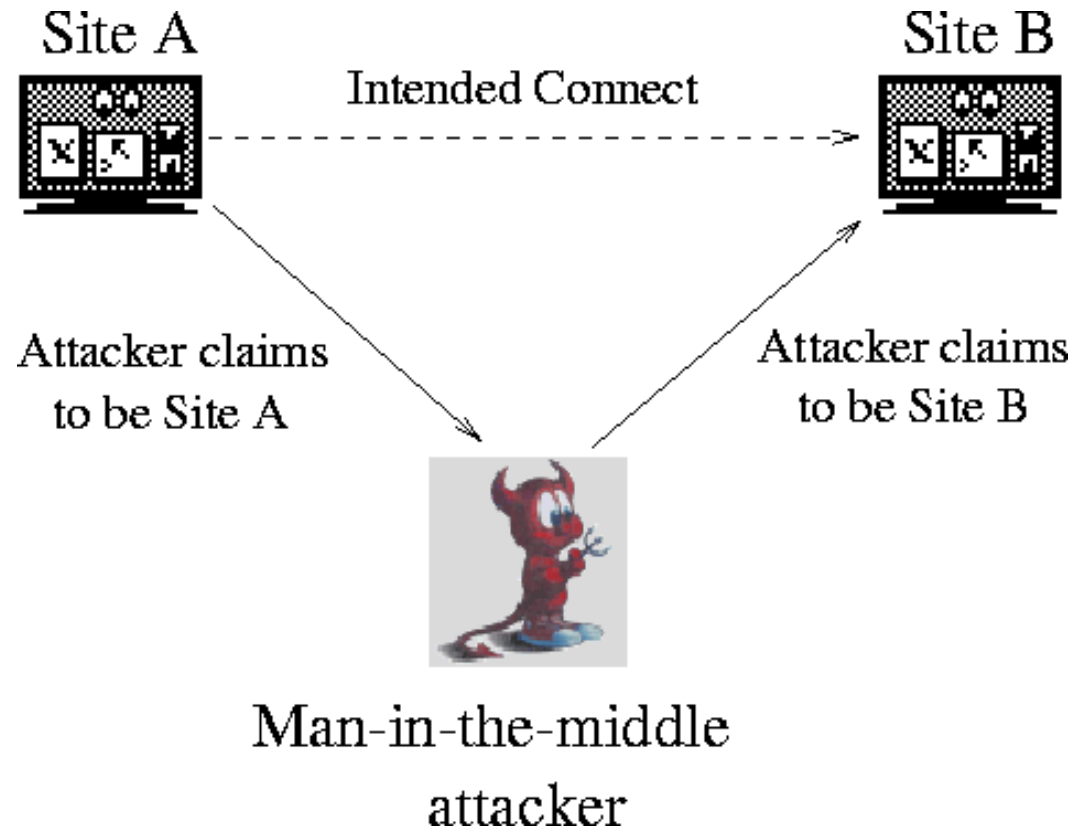
- penyerang mengintervensi komunikasi dan ikut mempengaruhi system untuk keuntungan dirinya
- penyerang mengubah aliran pesan seperti:
 - menghapus sebagian cipherteks,
 - mengubah cipherteks,
 - menyisipkan potongan cipherteks palsu,
 - *me-replay* pesan lama,
 - mengubah informasi yang tersimpan, dsb
- Contoh: *man-in-the-middle attack*

Man-in-the-middle-attack

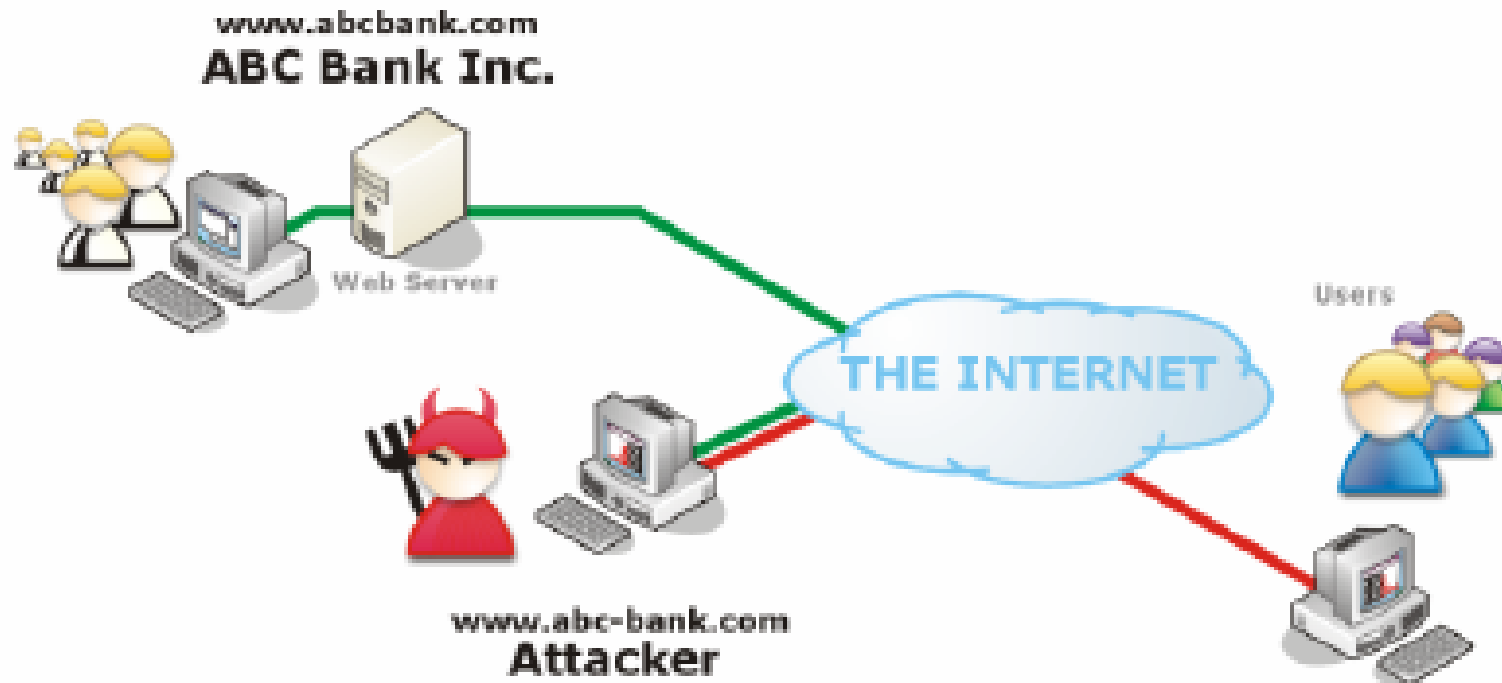


Man-in-the-middle-attack

Serangan aktif yang berbahaya



Man-in-the-middle attack di bidang e-commerce



With no entity authentication consumers have no ability to know if they are subject to a man-in-the-middle attack.

Jenis-jenis Serangan

Berdasarkan teknik yang digunakan untuk menemukan kunci:

1. *Exhaustive attack/brute force attack*
2. *Analytical attack*

1. Exhaustive attack /brute force attack

- Mengungkap plainteks dengan mencoba semua kemungkinan kunci
 - Contoh: *dictionary attack*
- Pasti berhasil menemukan kunci jika tersedia waktu yang cukup dan sumberdaya *hardware* yang memenuhi.

Tabel 1 Waktu yang diperlukan untuk *exhaustive key search*
 (Sumber: William Stallings, *Data and Computer Communication Fourth Edition*)

Ukuran kunci	Jumlah kemungkinan kunci	Lama waktu untuk 10^6 percobaan per detik	Lama waktu untuk 10^{12} percobaan per detik
16 bit	$2^{16} = 65536$	32.7 milidetik	0.0327 mikrodetik
32 bit	$2^{32} = 4.3 \times 10^9$	35.8 menit	2.15 milidetik
56 bit	$2^{56} = 7.2 \times 10^{16}$	1142 tahun	10.01 jam
128 bit	$2^{128} = 4.3 \times 10^{38}$	5.4×10^{24} tahun	5.4×10^{18} tahun

Solusi: Kriptografer harus membuat kunci yang panjang dan tidak mudah ditebak.

2. Analytical attack

- Menganalisis kelemahan algoritma kriptografi untuk mengurangi kemungkinan kunci yang tidak mungkin ada.
- Caranya: memecahkan persamaan-persamaan matematika (yang diperoleh dari definisi suatu algoritma kriptografi) yang mengandung peubah-peubah yang merepresentasikan plainteks atau kunci.

- Contoh: Lihat kembali *Affine Cipher*  Enkripsi: $C \equiv mP + b \pmod{n}$
Dekripsi: $P \equiv m^{-1}(C - b) \pmod{n}$
Kunci: m dan b

m bilangan bulat yang relatif prima dengan n
 b adalah jumlah pergeseran

Ada 25 pilihan untuk b dan 12 buah nilai m yang relatif prima dengan 26 (yaitu 1, 3, 5, 7, 9, 11, 15, 17, 19, 21, 23, dan 25).

- Metode *analytical attack* biasanya lebih cepat menemukan kunci dibandingkan dengan *exhaustive attack*.
- Solusi: kriptografer harus membuat algoritma kriptografi yang sekompleks mungkin

Jenis-jenis Serangan

- Berdasarkan ketersediaan data yang digunakan untuk menyerang sistem kriptografi:
 1. *Chipertext-only attack*
 2. *Known-plaintext attack*
 3. *Chosen-plaintext attack*
 4. *Adaptive-chosen-plaintext attack*
 5. *Chosen-chipertext attack*

1. ***Chipertext-only attack***

Kriptanalis hanya memiliki cipherteks

Teknik yang digunakan: *exhaustive key search* dan teknik analisis frekuensi (akan dijelaskan kemudian)

Diberikan: $C_1 = E_k(P_1), C_2 = E_k(P_2), \dots, C_i = E_k(P_i)$

Deduksi: P_1, P_2, \dots, P_i atau k untuk mendapatkan P_{i+1} dari $C_{i+1} = E_k(P_{i+1})$.

2. *Known-plaintext attack*

Diberikan sejumlah pasangan plainteks dan cipherteks yang berkoresponden:

$$P_1, C_1 = E_k(P_1),$$

$$P_2, C_2 = E_k(P_2),$$

...

$$P_i, C_i = E_k(P_i)$$

Deduksi: k untuk mendapatkan P_{i+1} dari $C_{i+1} = E_k(P_{i+1})$.

Beberapa pesan yang formatnya terstruktur membuka peluang untuk menerka plainteks dari cipherteks yang bersesuaian.

Contoh:

From dan *To* di dalam *e-mail*,

”Dengan hormat”, *wassalam*, pada surat resmi.

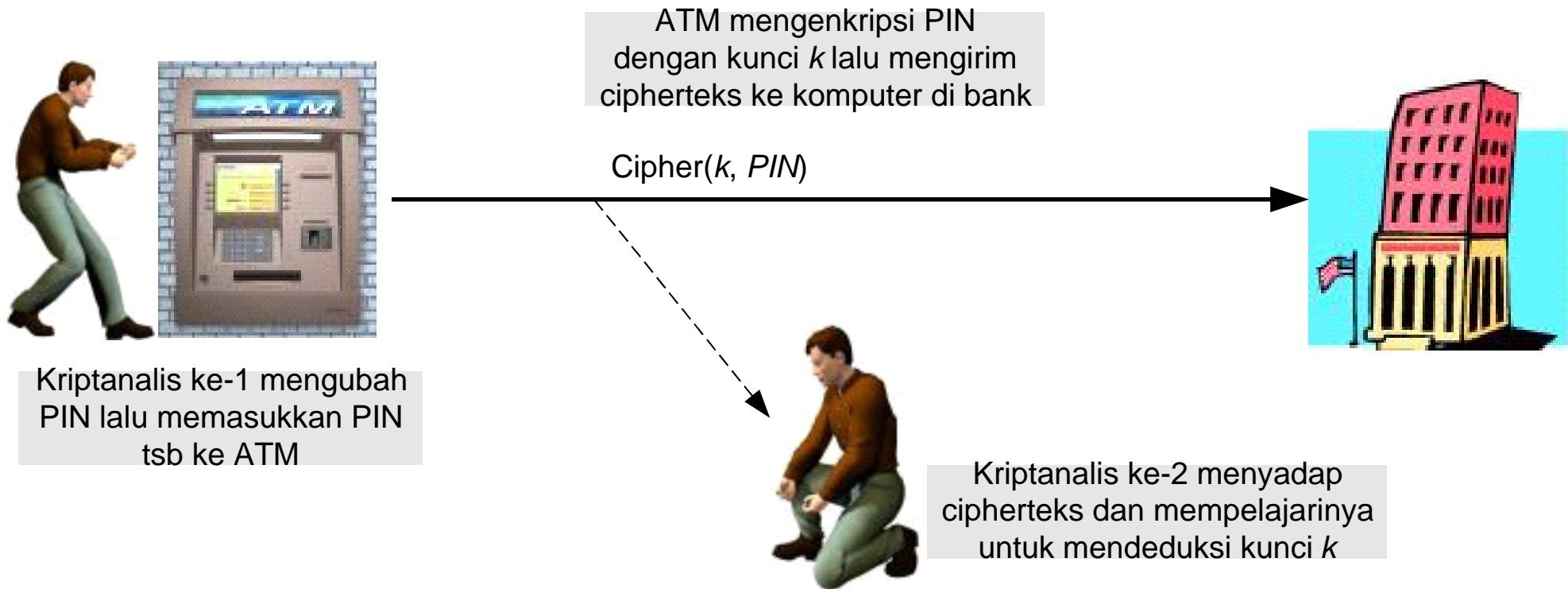
#include, program, di dalam *source code*

3. *Chosen-plaintext attack*

Kriptanalisis dapat memilih plainteks tertentu untuk dienkripsikan, yaitu plainteks-plainteks yang lebih mengarahkan penemuan kunci.

Diberikan: $P_1, C_1 = E_k(P_1), P_2, C_2 = E_k(P_2), \dots, P_i, C_i = E_k(P_i)$
di mana kriptanalisis dapat memilih diantara P_1, P_2, \dots, P_i

Deduksi: k untuk mendapatkan P_{i+1} dari $C_{i+1} = E_k(P_{i+1})$.



Chosen-plaintext attack

4. Adaptive-chosen-plaintext attack

Kriptanalis memilih blok plainteks yang besar, lalu dienkripsi, kemudian memilih blok lainnya yang lebih kecil berdasarkan hasil serangan sebelumnya, begitu seterusnya.

5. Chosen-ciphertext attack

Diberikan:

$$C_1, P_1 = D_k(C_1), C_2, P_2 = D_k(P_2), \dots, C_i, P_i = D_k(C_i)$$

Deduksi: k (yang mungkin diperlukan untuk mendekripsi pesan pada waktu yang akan datang).

Sebuah algoritma kriptografi dikatakan aman (*computationally secure*) bila ia memenuhi tiga kriteria berikut:

1. Persamaan matematis yang menggambarkan operasi di dalam algoritma kriptografi sangat kompleks sehingga algoritma tidak mungkin dipecahkan secara analitik.
2. Biaya untuk memecahkan cipherteks melampaui nilai informasi yang terkandung di dalam cipherteks tersebut.
3. Waktu yang diperlukan untuk memecahkan cipherteks melampaui lamanya waktu informasi tersebut harus dijaga kerahasiaannya.