

KRIPTOGRAFI SIMETRIS

KULIAH KRIPTOGRAFI DAN KEAMANAN JARINGAN

DIMENSI KRIPTOGRAFI

- **Tipe operasi untuk transformasi plaintext menjadi ciphertext**
 - Substitusi: elemen pada plaintext dipetakan ke elemen lain.
 - Transposisi: elemen pada plaintext disusun ulang.
- **Jumlah key:**
 - Simetris
 - Asimetris
- **Cara pemrosesan plaintext**
 - Block cipher: memproses 1 blok dalam satu waktu.
 - Stream cipher: memproses elemen input secara kontinyu.

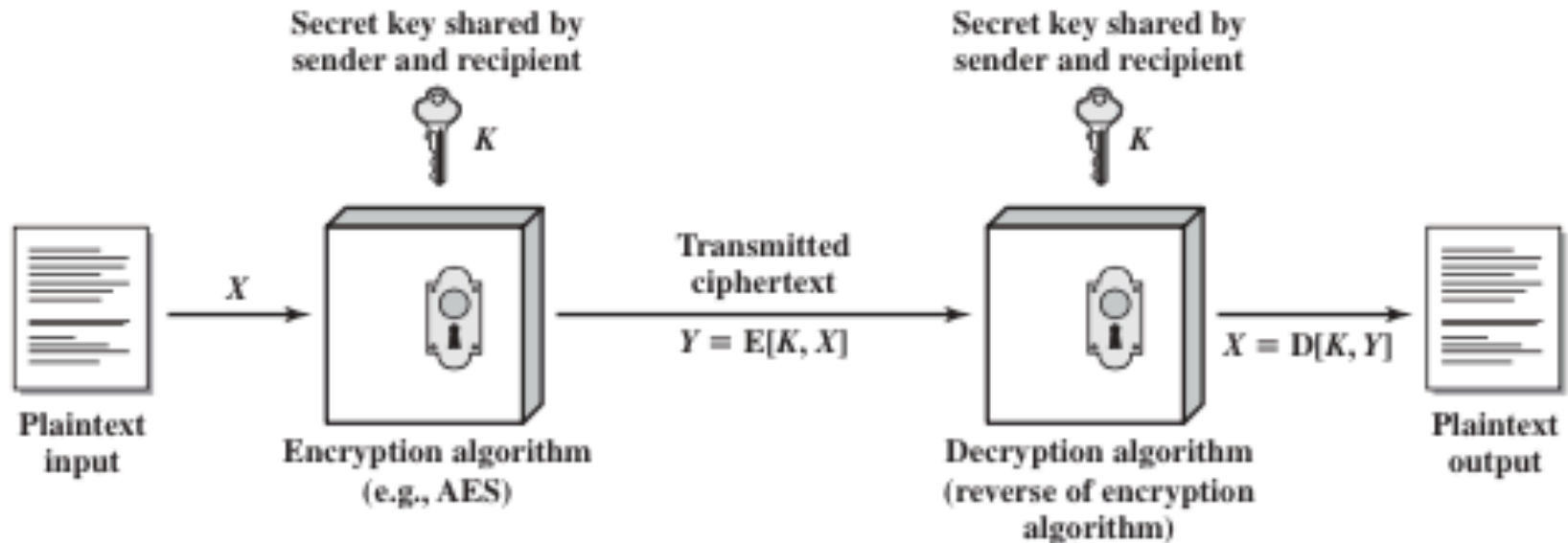
PENYANDIAN SIMETRIS

- **Disebut juga penyandian konvensional atau kunci rahasia atau kunci tunggal.**
- **Pengirim dan penerima berbagi kunci yang sama**
- **Paling banyak digunakan**
 - Semua algoritma enkripsi klasik merupakan penyandian simetris
 - Merupakan satu-satunya model penyandian yang digunakan sebelum penemuan penyandian asimetris pada sekitar tahun 1970an

KOMPONEN PENYANDIAN SIMETRIS

- **Lima komponen:**
 - Plaintext
 - Algoritma enkripsi: substitusi dan transformasi terhadap plaintext.
 - Secret key: input untuk algoritma enkripsi.
 - Ciphertext
 - Algoritma dekripsi.
- **Dua kebutuhan untuk keamanan dengan enkripsi konvensional:**
 - Algoritma enkripsi yang kuat.
 - Intruder tidak bisa mendekripsi ciphertext atau mengetahui key meskipun dia mempunyai beberapa pasangan ciphertext dan plaintext.
 - Pengirim dan penerima mendapatkan secret key dengan cara yang aman dan tetap mengamankannya.

SKEMA KRIPTOGRAFI SIMETRIS



- **Symbol-symbol:**

- Plaintext: $X = [X_1, X_2, \dots, X_M]$
- Key: $K = [K_1, K_2, \dots, K_J]$
- Ciphertext: $Y = [Y_1, Y_2, \dots, Y_N]$
- Algoritma enkripsi: E
- Algoritma dekripsi: D
- $Y = E(K, X)$
- $X = D(K, Y)$

PEMECAHAN KODE

- **Dua pendekatan:**
 - Cryptanalysis/kriptoanalisis: mencari karakteristik algoritma
 - Brute-force attack: intruder mencoba setiap key pada ciphertext sampai didapatkan pesan yang dapat dibaca/dimengerti.

BRUTE-FORCE ATTACK

- **Mencoba semua kunci yang mungkin sampai didapatkan text yang dapat dibaca.**
- **Secara rata-rata, setengah dari semua key yang mungkin harus dicoba.**

Ukuran key (bit)	Jumlah alternatif key	Waktu (1 dekripsi/ mikro dtk)	Waktu (10^6 dekripsi/ mikro dtk)
32	$2^{32} = 4.3 \times 10^9$	35.8 menit	2.15 mili dtk
56	7.2×10^{16}	1142 tahun	10.01 dtk
128	3.4×10^{38}	5.4×10^{24} tahun	5.4×10^{18} tahun
168	3.7×10^{50}	5.9×10^{36} tahun	5.9×10^{30} tahun
26 karakter (permutasi)	$26! = 4 \times 10^{26}$	6.4×10^{12} tahun	6.4×10^6 tahun

KRIPTOANALISIS

- Terdiri dari beberapa level.
- **Kerckhoff's principle:** intruder mengetahui semua detail cryptosystem kecuali kunci rahasia.
- Paling sulit: hanya ciphertext yang diketahui.
- Paling mudah: algoritma, ciphertext, plaintext dan ciphertext pasangannya, ciphertext dan hasil dekripsinya.

- **Beberapa tipe serangan kriptanalisis**

Type of Attack	Known to Cryptanalyst
Ciphertext only	<ul style="list-style-type: none"> • Encryption algorithm • Ciphertext to be decoded
Known plaintext	<ul style="list-style-type: none"> • Encryption algorithm • Ciphertext to be decoded • One or more plaintext–ciphertext pairs formed with the secret key
Chosen plaintext	<ul style="list-style-type: none"> • Encryption algorithm • Ciphertext to be decoded • Plaintext message chosen by cryptanalyst, together with its corresponding ciphertext generated with the secret key
Chosen ciphertext	<ul style="list-style-type: none"> • Encryption algorithm • Ciphertext to be decoded • Purported ciphertext chosen by cryptanalyst, together with its corresponding decrypted plaintext generated with the secret key
Chosen text	<ul style="list-style-type: none"> • Encryption algorithm • Ciphertext to be decoded • Plaintext message chosen by cryptanalyst, together with its corresponding ciphertext generated with the secret key • Purported ciphertext chosen by cryptanalyst, together with its corresponding decrypted plaintext generated with the secret key

SERANGAN CIPHERTEXT-ONLY

- **Diberikan: suatu ciphertext c**
- **Q: apakah plaintext m ?**
- **Suatu skema enkripsi betul-betul tidak aman jika skema tersebut tidak aman terhadap serangan ciphertext-only.**

SERANGAN KNOWN-PLAINTEXT

- Diberikan: $(m_1, c_1), (m_2, c_2), \dots, (m_k, c_k)$ dan suatu ciphertext lain c .
- Q: apakah plaintext dari c ?
- Q: apakah kunci yang digunakan?

CHOSEN-PLAINTEXT ATTACK

- Diberikan: $(m_1, c_1), (m_2, c_2), \dots, (m_k, c_k)$, di mana m_1, m_2, \dots, m_k dipilih oleh attacker; dan suatu ciphertext lain c .
- Q: apakah plaintext dari c , atau apakah kunci rahasianya?

CHOSEN-CIPHERTEXT ATTACK

- Diberikan: $(m_1, c_1), (m_2, c_2), \dots, (m_k, c_k)$, di mana c_1, c_2, \dots, c_k dipilih oleh attacker; dan ciphertext lain c .
- Q: apakah plaintext dari c , atau apakah kunci rahasianya?

KRITERIA ALGORITMA ENKRIPSI

- **Skema enkripsi yang 'unconditionally secure':** ciphertext yang diperoleh dari algoritma enkripsi tidak memiliki cukup informasi yang dapat digunakan untuk menentukan plaintext-nya secara unik, meski terdapat jumlah ciphertext yang tidak terbatas dan sumber daya tidak terbatas.
- **Algoritma enkripsi harus memenuhi salah satu di antara 2 syarat:**
 - Biaya untuk memecahkan kode melebihi nilai informasi.
 - Waktu untuk memecahkan kode melebihi masa pemanfaatan informasi.
- **Skema enkripsi yang 'computationally secure':** memenuhi 1 di antara 2 kriteria di atas.