


Stream Cipher

I crittosistemi simmetrici possono essere:


Cifrari a blocchi: trasformazione di grandi blocchi del testo in chiaro

Stream Cipher: trasformazione dipendente dal tempo di singoli caratteri del testo in chiaro

Stream Cipher 0



Stream Cipher




genera una keystream e poi cifra

Testo in chiaro	$M_0 M_1 M_2 M_3 M_4 \dots$
Keystream	$Z_0 Z_1 Z_2 Z_3 Z_4 \dots$
Testo cifrato	$C_0 C_1 C_2 C_3 C_4 \dots$

$$z_i = f_i(\text{chiave}, M_0, M_1, \dots, M_{i-1})$$

$$C_i = e_{z_i}(M_i)$$

Stream Cipher 1




Esempio di Stream Cipher: Cifrario Autokey

Testo in chiaro lettere $0, 1, \dots, 25$

Keystream $Z_0 = K, z_i = M_{i-1}$ per $i=1, 2, \dots$

Testo cifrato $C_i = M_i + z_i \pmod{26}$

Stream Cipher 2




Esempio di Stream Cipher: Cifrario Autokey

Testo in chiaro lettere $0, 1, \dots, 25$


Keystream $Z_0 = K, z_i = M_{i-1}$ per $i=1, 2, \dots$

Testo cifrato $C_i = M_i + z_i \pmod{26}$



Quanto è sicuro?

Stream Cipher 3




Cifrario Autokey

Testo in chiaro	$M_0 M_1 M_2 M_3 M_4 \dots$
Keystream	$K M_0 M_1 M_2 M_3 \dots$
Testo cifrato	$C_0 C_1 C_2 C_3 C_4 \dots$

$$C_0 = M_0 + K \pmod{26}$$

$$C_i = M_i + M_{i-1} \pmod{26}, \quad i=1, 2, \dots$$

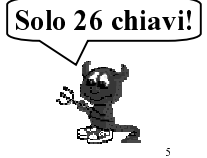
Stream Cipher 4



Cifrario Autokey

Testo in chiaro	$M_0 M_1 M_2 M_3 M_4 \dots$
Keystream	$K M_0 M_1 M_2 M_3 \dots$
Testo cifrato	$C_0 C_1 C_2 C_3 C_4 \dots$

$$C_0 = M_0 + K \pmod{26}$$

$$C_i = M_i + M_{i-1} \pmod{26}$$


Stream Cipher 5

Linear Feedback Shift Register

$$z_{i+4} = z_i + z_{i+1} \pmod 2 \quad i=0,1,2,\dots$$

bit output ← **1** ← **0** ← **0** ← **0**

Inizializzazione: $z_0 = 1 \quad z_1 = 0 \quad z_2 = 0 \quad z_3 = 0$

Stream Cipher 6

Linear Feedback Shift Register

$$z_{i+4} = z_i + z_{i+1} \pmod 2 \quad i=0,1,2,\dots$$

← **1** ← **0** ← **0** ← **0**

Inizializzazione: $z_0 = 1 \quad z_1 = 0 \quad z_2 = 0 \quad z_3 = 0$

Stream Cipher 7

Linear Feedback Shift Register

$$z_{i+4} = z_i + z_{i+1} \pmod 2 \quad i=0,1,2,\dots$$

$z_0=1$ ← **0** ← **0** ← **0** ← **1**

Inizializzazione: $z_0 = 1, \quad z_1 = 0, \quad z_2 = 0, \quad z_3 = 0$

Stream Cipher 8

Linear Feedback Shift Register

$$z_{i+4} = z_i + z_{i+1} \pmod 2 \quad i=0,1,2,\dots$$

← z_i ← z_{i+1} ← z_{i+2} ← z_{i+3}

Inizializzazione: $z_0 = 1, \quad z_1 = 0, \quad z_2 = 0, \quad z_3 = 0$
 Keystream di periodo 15: **100010011010111...**
 Polinomio delle connessioni $x^4 + x^3 + 1$

Stream Cipher 9

Linear Feedback Shift Register

$$z_{i+m} = \sum_{j=0}^{m-1} k_j z_{i+j} \pmod 2 \quad i = 0,1,2,\dots$$

Ricorrenza di grado m
 Coefficienti $k_0 \ k_1 \ \dots \ k_{m-1}$
 Inizializzazione: $z_0 = \alpha_0 \ \dots \ z_{m-1} = \alpha_{m-1}$
 Polinomio delle connessioni
 $k_0 x^m + k_1 x^{m-1} + \dots + k_{m-1} x + 1$

Stream Cipher 10

Linear Feedback Shift Register

Fissati m coefficienti $k_0 \ k_1 \ \dots \ k_{m-1}$

$$z_{i+m} = \sum_{j=0}^{m-1} k_j z_{i+j} \pmod 2 \quad i = 0,1,2,\dots$$

Chiave: i valori di inizializzazione $\alpha_0 \ \alpha_1 \ \dots \ \alpha_{m-1}$

Testo in chiaro	$M_0 \ M_1 \ M_2 \ M_3 \ M_4 \ \dots$
Keystream	$z_0 \ z_1 \ z_2 \ z_3 \ z_4 \ \dots$
Testo cifrato	$C_0 \ C_1 \ C_2 \ C_3 \ C_4 \ \dots$

Esempio
 $C_i = M_i \oplus z_i$

Stream Cipher 11

A5

- Stream Cipher usato nel GSM (Group Special Mobile)

- Algoritmo conosciuto
- Chiave memorizzata nella memoria del modulo SIM (Subscriber Identity Module)
- 3 Linear Feedback Shift Register di grado 19, 22, 23

Stream Cipher 12

Configurazione del sistema GSM

Stream Cipher 13

Autenticazione utente

Mobile Station

k_i

A3

Tratta radio

TMSI (oppure IMSI)
richiesta di accesso

rand

SRES_{MS}

Rete GSM

Genera rand

k_i

A3

SRES_{rete}

$SRES_{MS} \stackrel{?}{=} SRES_{rete}$

SI NO

accesso consentito accesso negato

Stream Cipher 14

Cifratura

Mobile Station

k_i

A8

k_c

A5

info

Tratta radio

TMSI (oppure IMSI)
richiesta di accesso

rand

info cifrate

Rete GSM

Genera rand

k_i

A8

k_c

A5

info

Stream Cipher 15

A5

- Tre Linear Feedback Shift Register che corrispondono ai polinomi (primitivi) delle connessioni

$$x^{19} + x^5 + x^2 + x + 1 \quad \text{bit } 0,1,\dots,18$$

$$x^{22} + x + 1 \quad \text{bit } 0,1,\dots,21$$

$$x^{23} + x^{15} + x^2 + x + 1 \quad \text{bit } 0,1,\dots,22$$

- Viene fatto il "clock" dei registri il cui bit centrale è uguale alla maggioranza dei bit centrali (bit 8, 10, 10)
- L'output è lo xor dei bit 18, 21, 22
- Vi è una prima fase di inizializzazione

Stream Cipher 16