

Crittografia con Python

Corso introduttivo Marzo 2015

Con materiale adattato dal libro “Hacking Secret Cypher With Python”
di Al Sweigart (<http://inventwithpython.com/hacking/index.html>)

Cifrari a trasposizione

- A differenza di quelli a sostituzione non trasformano le lettere ma le riordinano

M E G A B U C K
7 4 5 1 2 8 3 6
p l e a s e t r
a n s f e r o n
e m i l l i o n
d o l l a r s t
o m y s w i s s
b a n k a c c o
u n t s i x t w
o t w o a b c d

Testo in chiaro

pleasetransferonemilliondollarsto
myswissbankaccountsixtwotwo

Testo cifrato

AFLLSKSOSELAWAIATOOSSCTCLNMOMANT
ESILYNTWRNNTSOWDPAEDOBUEOERIRICXB

Cifrari a trasposizione

- Per verificare di essere in presenza di un cifrario a trasposizione basta verificare la statistica delle lettere che non viene alterata
- Bisogna poi capire su quante colonne è stata fatta la trasposizione: si fanno delle supposizioni su parole probabili
- Si vede quale delle $k(k-1)$ colonne danno la migliore corrispondenza dei digrammi

Esempio

- Supponiamo di sapere che compaia la parola *milliondollars*
- Supponendo varie lunghezze si trova quella corrispondente all'apparizione delle varie parti della parola avvolta su se stessa (con lunghezza 8 si troverebbero MO, IL, LL, LA, IR e OS)
- Si procede permutando le colonne e analizzando la frequenza dei digrammi

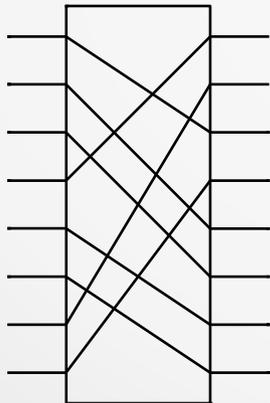
Algoritmi moderni

- Gli algoritmi crittografici moderni si dividono in due grandi famiglie
 - **Algoritmi a chiave segreta o simmetrici:** la chiave è segreta e l'algoritmo è composto da una complicata serie di sostituzioni e trasposizioni
 - **Algoritmi a chiave pubblica o asimmetrici:** le chiavi sono due, una pubblica e una privata e si basano sull'aritmetica modulare o sui logaritmi discreti

Algoritmi a chiave segreta

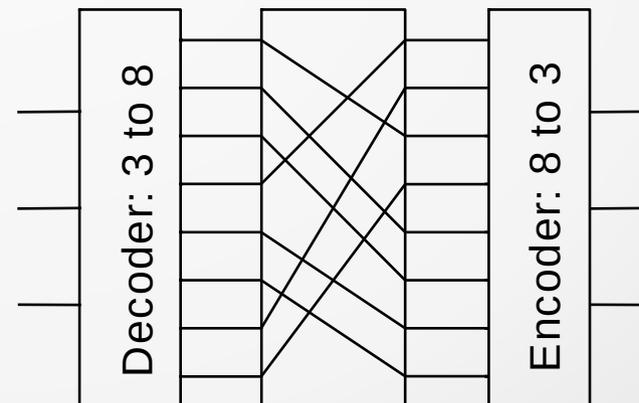
- Utilizzo di un algoritmo molto complesso tramite concatenazione di blocchi di trasposizione e sostituzione

P-box



Blocco di trasposizione

S-box

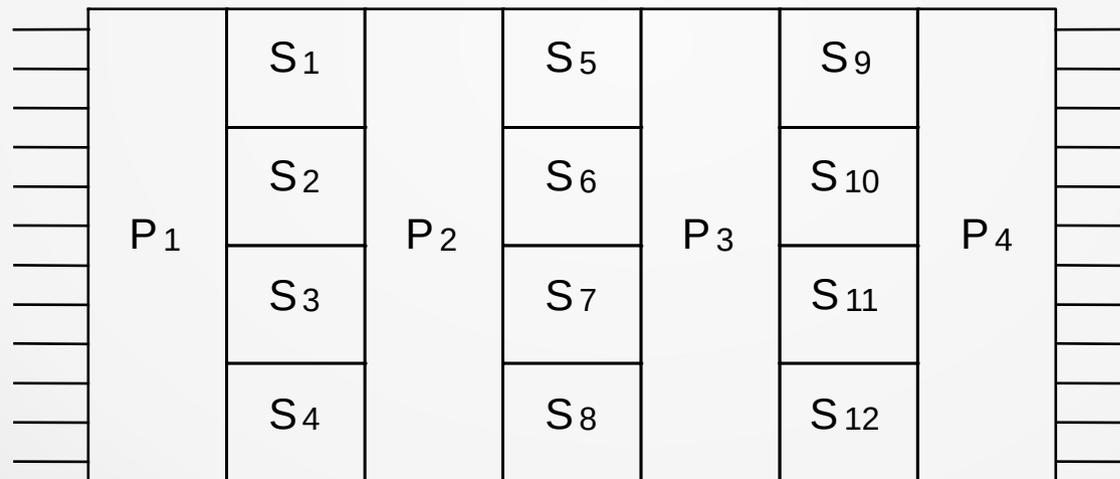


Blocco di sostituzione

Algoritmi a chiave segreta

- Concatenazione di più blocchi per la creazione di un cifrario

Cifrario di produzione

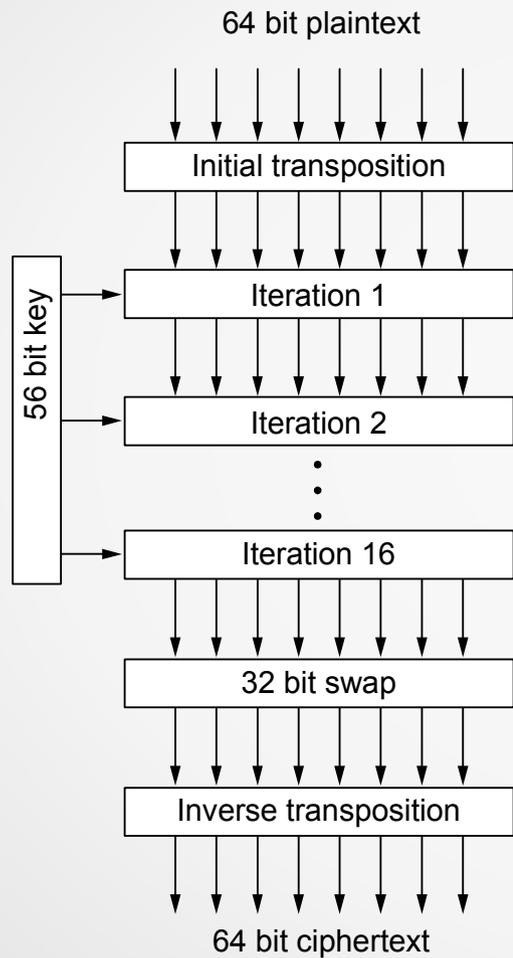


(c)

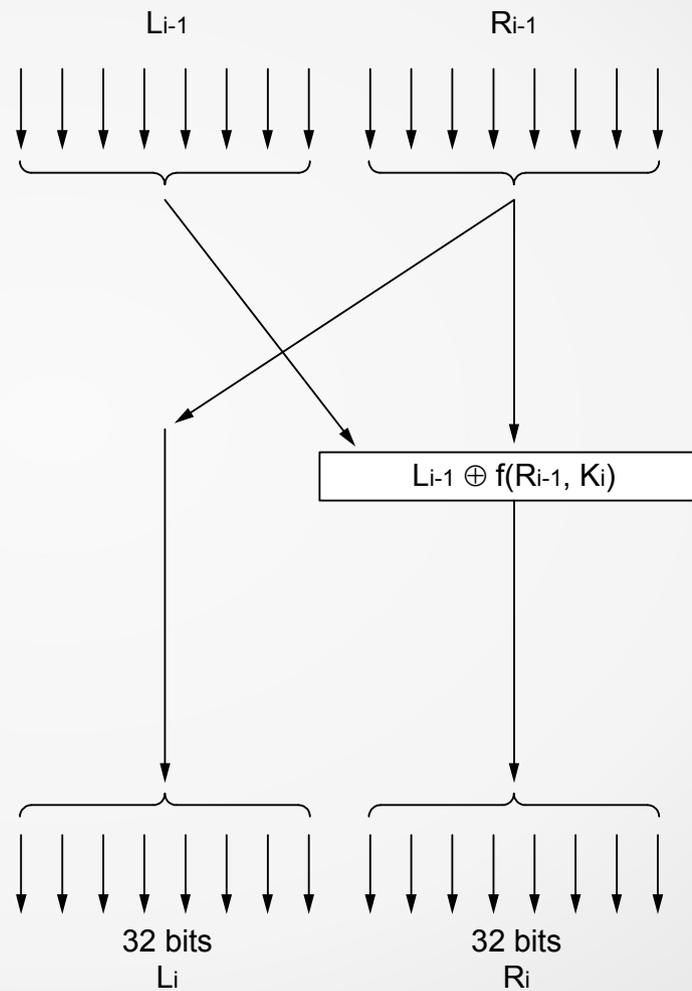
DES - Data Encryption Standard

- Sviluppato da IBM nel 1977 e adottato come standard ufficiale dal governo statunitense per le informazioni non classificate
- Blocchi di 64 bit di testo in chiaro generano 64 bit di testo cifrato
- L'algoritmo è parametrizzato da una chiave a 56 bit.

DES - Data Encryption Standard



(a)



(b)

DES: problemi e varianti

- Al di là della sua complessità il DES è un cifrario a sostituzione monoalfabetico con caratteri di lunghezza 64 bit
- Anche se decodificare il codice può essere difficile, esistono situazioni in cui è molto facile cambiare il testo codificato per ottenerne una versione alterata ma valida

DES - Problemi e varianti

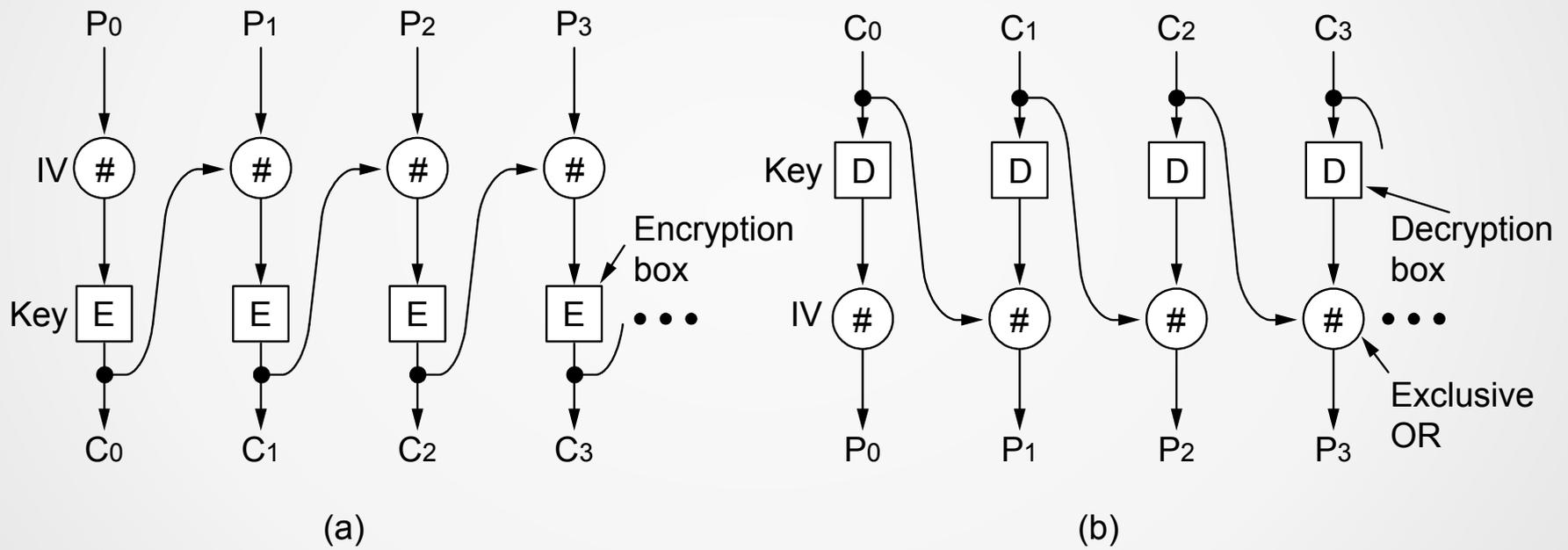
Name	Position	Bonus
A d a m s , L e s l i e	C l e r k	\$ 1 0
B l a c k , R o b b i e	B o s s	\$ 5 0 0 , 0 0 0
C o l l i n s , K i m	M a n a g e r	\$ 1 0 0 , 0 0 0
D a v i s , B o b b i e	J a n i t o r	\$ 5

Bytes ← 16 → 8 → 8 →

DES: problemi e varianti

- Per prevenire questo tipo di attacchi si concatenano i blocchi del DES in modo che eventuali scambi portino ad ottenere messaggi non validi
- Modalità:
 - concatenazione a blocchi
 - feedback
 - output feedback

DES - Concatenazione a blocchi



DES - Rottura del codice

- Con chiavi lunghe 56 bit 2^{56} chiavi (inizialmente chiave a 112 bit)
- Esistono progetti per macchine in grado di rompere DES in meno di quattro ore, però molto costose
- Altra idea: la Lotteria Cinese

DES - La Lotteria Cinese

- Idea:
 - Fornire ogni radio/televisione di un processore DES in grado di effettuare 1.000.000 codifiche/s ognuno con uno spazio delle chiavi differente
 - Mandare in broadcast la coppia testo in chiaro/ testo cifrato
 - Con 1.200.000.000 apparecchi in 60 s verrebbe esplorato tutto lo spazio delle chiavi
 - Messaggio di vincita della lotteria

DES – Attacchi reali

- EFF DES Cracker: costo circa 250000 dollari (1998), attacco a forza bruta con successo in circa 2 giorni.
- COPACABANA machine: costo circa 10000 dollari (2006) utilizzando hardware commerciale, attacco a forza bruta con successo in circa una settimana

DES: miglioramenti

- Applicandolo due volte con due chiavi diverse si ottengono 2^{112} chiavi (circa 5×10^{33})
- Impossibilità di esplorare tutto lo spazio delle chiavi
- In realtà esiste un attacco (meet-in-the-middle) che riduce lo spazio delle chiavi a 2^{57}
- Stessa difficoltà del DES semplice

Attacco Meet-in-the-middle

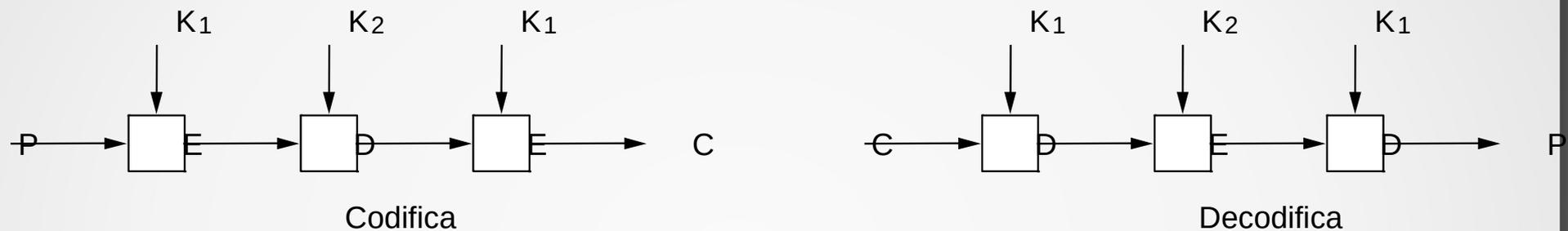
- Conoscendo un testo in chiaro P e il testo cifrato corrispondente C

$$C = E_{K_1}(E_{K_2}(P))$$

- Trovo tutte le codifiche di P usando tutte le chiavi possibili (2^{56})
- Trovo tutte le decodifiche di C usando tutte le chiavi possibili (2^{56})
- Cerco una corrispondenza poiché

$$D_{K_1}(C) = E_{K_2}(P)$$

DES - Codifica tripla



- EDE al posto di EEE per motivi di retrocompatibilità (basta porre $K_1=K_2$)
- Non si conoscono metodi per forzarlo

AES – Advanced Encryption Standard

- Sostituto del DES adottato dal governo statunitense per informazioni classificate Top Secret
- Chiave a 128, 192 o 256 bit
- Blocchi da 128 bit

Un'anticipazione golosa

- Due volontari:
- Prendete i numeri 753 e 413
- Scegliete un numero a caso x (e ricordatevelo) minore di 413
- Elevate 753 alla x e fate modulo 413
- Dite a voce alta il numero ottenuto, chiamiamolo y
- Prendete y e elevatelo a x modulo 413