Matteo Rossi

Cybersecurity National Lab

Crittografia 2 Prerequisiti





License & Disclaimer

License Information

This presentation is licensed under the Creative Commons BY-NC License



To view a copy of the license, visit:

http://creativecommons.org/licenses/by-nc/3.0/legalcode

Disclaimer

- We disclaim any warranties or representations as to the accuracy or completeness of this material.
- Materials are provided "as is" without warranty of any kind, either express or implied, including without limitation, warranties of merchantability, fitness for a particular purpose, and non-infringement.
- Under no circumstances shall we be liable for any loss, damage, liability or expense incurred or suffered which is claimed to have resulted from use of this material.



Argomenti

- Operazioni binarie (XOR)
- Aritmetica modulare
- La libreria "pycryptodome"





Operazioni binarie

- Le primitive (simmetriche) moderne sono costruite "a strati":
 - Ognuno di questi strati esegue solitamente una o più operazioni
 - > Tutta la costruzione viene poi iterata più volte





Operazioni binarie

- Queste operazioni possono essere:
 - Operazioni non lineari (eventualmente molto complesse)
 - Tabelle di sostituzione (SBOX)
 - Operazioni "semplici" eseguite bit per bit
 - > AND
 - > OR
 - > XOR
 - **>** ...





Operazioni binarie

- Queste operazioni possono essere:
 - Operazioni non lineari (eventualmente molto complesse)
 - Tabelle di sostituzione (SBOX)
 - Operazioni "semplici" eseguite bit per bit
 - > AND
 - > OR
 - ➤ XOR ← Focus di questa sezione
 - **>** ...





L'exclusive-or (XOR) è un'operazione binaria indicata con \bigoplus , o con $^{\wedge}$ in alcuni linguaggi di programmazione, con la seguente tabella di verità:

а	b	$a \oplus b$
0	0	0
0	1	1
1	0	1
1	1	0



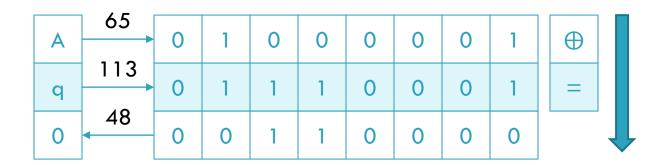


- > In pratica, per fare lo XOR di due caratteri:
 - Convertiamo i caratteri (ASCII) in binario
 - > Facciamo lo XOR verticalmente
 - Riconvertiamo il risultato





► Esempio: "A" ⊕ "q" = "0"







Challenges

Crypto 04:

https://training.olicyber.it/challenges#challenge-329





Proprietà di base:

- $\rightarrow a \oplus (b \oplus c) = (a \oplus b) \oplus c$
- $\triangleright a \oplus b = b \oplus a$
- $\rightarrow a \oplus a = 0$
- $\rightarrow a \oplus 0 = a$
- $\triangleright a \oplus b \oplus a = b$





- Idea: usiamo lo XOR direttamente per cifrare messaggi
 - $\triangleright Enc(k,m) = k \oplus m = c$
 - $\triangleright Dec(k,c) = k \oplus c = m$
 - Questo cifrario viene chiamato "One-Time Pad" (OTP)
 - \triangleright Nota: la chiave k dev'essere generata in maniera casuale





- One-Time Pad è un cifrario "perfetto"
 - Perché? Intuitivamente: ogni bit del risultato può essere 0 o 1 con la stessa probabilità!





- One-Time Pad è un cifrario "perfetto"
 - Perché? Intuitivamente: ogni bit del risultato può essere 0 o 1 con la stessa probabilità!
- Assunzioni "scomode":
 - Dobbiamo avere una chiave lunga almeno quanto il testo





Challenges

Crypto 05:

https://training.olicyber.it/challenges#challenge-330





- One-Time Pad è un cifrario "perfetto"
 - Perché? Intuitivamente: ogni bit del risultato può essere 0 o 1 con la stessa probabilità!
- Assunzioni "scomode":
 - Dobbiamo avere una chiave lunga almeno quanto il testo
 - > La chiave può essere utilizzata per una sola cifratura





Come si rompe "One-Time Pad"?

- > Se la chiave viene utilizzata più volte:
 - Il primo carattere di ogni messaggio sarà XOR-ato sempre con lo stesso byte
 - Il secondo carattere di ogni messaggio sarà XOR-ato sempre con lo stesso byte
 - Il terzo carattere di ogni messaggio sarà XOR-ato sempre con lo stesso byte
 - > ... e così via





Come si rompe "One-Time Pad"?

- Idea: possiamo fare lo stesso ragionamento della challenge Crypto 05 ma "per colonne"
 - Proviamo tutti i 256 candidati per il primo byte
 - Controlliamo quando tutto è stampabile/rispetta una certa distribuzione (frequenze dei caratteri!)
 - Ordiniamo dal più probabile al meno probabile
 - ... ripetiamo per tutti gli altri!





Come si rompe "One-Time Pad"?

- Fortunatamente qualcuno ha già scritto dei tool per farlo in maniera automatica al posto nostro:
 - https://github.com/CameronLonsdale/MTP
 - https://github.com/hellman/xortool





Challenges

Crypto 06:

https://training.olicyber.it/challenges#challenge-331





- Domanda: perché abbiamo scelto proprio lo XOR?
- Cosa succederebbe con AND oppure OR?
- Challenge (per casa):

https://training.olicyber.it/challenges#challenge-81





Curiosità: esistono davvero cifrari perfetti?

Teorema (Shannon): per ottenere un cifrario perfetto servono più "possibili chiavi" che "possibili messaggi"

Provate a dimostrarlo!





Aritmetica modulare

- Classificazione (poco rigorosa) delle primitive:
 - > Simmetriche: basate su algoritmi euristici
 - > Asimmetriche: basate su problemi matematici "forti"





Aritmetica modulare

- Classificazione (poco rigorosa) delle primitive:
 - > Simmetriche: basate su algoritmi euristici
 - Asimmetriche: basate su problemi matematici "forti"
 - > Fattorizzazione
 - Operazioni su curve ellittiche
 - Reticoli
 - Codici a correzione d'errore
 - **>** ...





Aritmetica modulare

Per noi tutto ciò che è asimmetrico si baserà sull'aritmetica modulare, il cui concetto fondamentale è quello di *congruenza*





Congruenze

- Dati tre interi a, b, n diciamo che a è congruo a b modulo n ($a \equiv b \mod n$) se (equivalentemente):
 - $\rightarrow a b$ è divisibile per n
 - $\rightarrow a$ e b danno lo stesso resto se divisi per n





Congruenze – Esempi

- \rightarrow 32 \equiv 7 mod 5
 - > 32 7 = 25 divisibile per 5 (25/5 = 5 resto 0)
 - > 32 / 5 = 6 resto 2 e 7 / 5 = 1 resto 2





Congruenze – Esempi

- > 32 \equiv 7 mod 5
 - > 32 7 = 25 divisibile per 5 (25/5 = 5 resto 0)
 - > 32 / 5 = 6 resto 2 e 7 / 5 = 1 resto 2
- > 91 ≠ 18 mod 3
 - > 91 18 = 73 non divisibile per 3 (73 / 3 = 24 resto 1)
 - > 91/3 = 30 resto 1 e 18/3 = 6 resto 0





Congruenze

- Proprietà:
 - $\Rightarrow a \equiv a \mod n$
 - $> a \equiv b \mod n \Rightarrow b \equiv a \mod n$
 - $a \equiv b \mod n \in b \equiv c \mod n \Rightarrow a \equiv c \mod n$





Challenges

Crypto 08:

https://training.olicyber.it/challenges#challenge-333





Congruenze

- ightharpoonup Se $a \equiv a' \mod n$ e $b \equiv b' \mod n$ allora:
 - $> a + b \equiv a' + b' \mod n$
 - $\rightarrow ab \equiv a'b' \mod n$
 - $> ka \equiv ka' \mod n$ per qualsiasi k intero
 - Nota: questo non vale per la divisione





- Idea intuitiva: vogliamo definire un oggetto che "si comporti" come una divisione
 - $> \frac{1}{4} = 0.25 \ (mod \ 10)$ ha poco senso
 - > Idea migliore: $a \cdot \frac{1}{a} = 1$ nei razionali, usiamo questa "definizione"
 - > Vogliamo costruire un a^{-1} tale che $a \cdot a^{-1} \equiv 1 \pmod{n}$, e questo oggetto lo chiamiamo *inverso moltiplicativo*





Identità di Bézout:

> dati a, b interi allora esistono sempre x, y interi tali che $x \cdot a + y \cdot b = MCD(a, b)$

Idea di "dimostrazione": algoritmo di Euclide esteso





- Applichiamolo ora a una coppia a, n con MCD(a, n) = 1, cosa succede?
 - ightharpoonup Troviamo x,y tali che $a\cdot x+n\cdot y=1$
 - $\Rightarrow a \cdot x + n \cdot y \equiv 1 \pmod{n}$
 - $\Rightarrow a \cdot x \equiv 1 \pmod{n}$
 - $\Rightarrow x = a^{-1} \pmod{n}$





- Teorema di Bézout: dati a e n interi positivi
 - L'inverso moltiplicativo di $a \pmod{n}$ esiste se e solo se MCD(a, n) = 1
 - \triangleright Quando esiste, l'inverso è unico (mod n)





Challenges

Crypto 09:

https://training.olicyber.it/challenges#challenge-334





La libreria "pycryptodome"

- Nelle challenge non troverete (quasi mai) le primitive direttamente implementate, ma verranno usate delle librerie:
 - pycryptodome
 - cryptography
 - gmpy2
 - **>** ...





La libreria "pycryptodome"

- La libreria più utilizzata è "pycryptodome"
 - Sul portale è presente un "cheatsheet" sul suo utilizzo: https://training.olicyber.it/api/file/13563f96-8ffa-4a10-a60b-b2d1aa6f53a9/pycryptodome-basics.pdf
 - Sono presenti inoltre due challenge "tutorial" sulla libreria:
 - https://training.olicyber.it/challenges#challenge-332
 - https://training.olicyber.it/challenges#challenge-339





Matteo Rossi

Cybersecurity National Lab

Crittografia 2 Prerequisiti



