

# Bevezetés a kriptográfiába

Sulyok András Attila

2018. 09. 27.<sup>1</sup>

Bevezetés a számítástechnikába

---

<sup>1</sup>Utoljára módosítva: 2018. október 4.

# Módszerek

Biztonságos rendszert tervezni nehéz. Saját kriptográfiai algoritmust írni **még nehezebb**.

Ötlet:

találjunk egy matematikai problémát, amelyet könnyű megoldani,  
de az inverzét nagyon nehéz.  
(legalábbis sok időbe telik)

Pl.: prímszámfaktorizáció

1 Titkosítás

2 Aláírás

3 Véletlenszám-generálás

4 Alkalmazások

# Titkosítás (encryption)

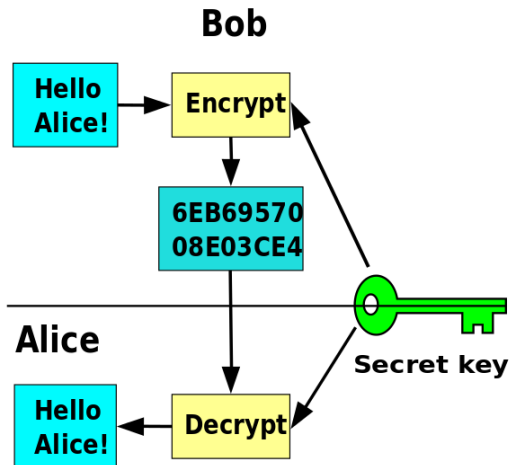
Problémafelvetés: az adatot csak egy kulcs birtokában lehessen elolvasni (visszafejteni)

Alkalmazás:

- HTTPS
- fájlrendszer titkosítása
- adatbázisok titkosítása

# Szimmetrikus titkosítás

A kódolás és a visszafejtés ugyanazzal a kulccsal történik.



# Szimmetrikus titkosítás

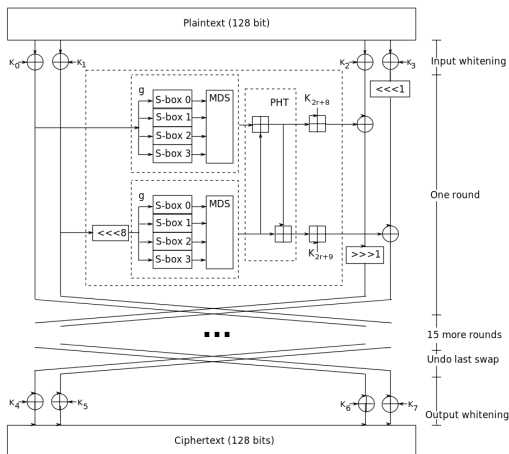
A kódolás és a visszafejtés ugyanazzal a kulccsal történik.

Példák:

- rotation cypher  
<https://www.xarg.org/tools/caesar-cipher/>
- one-time pad
- AES  
<https://aesencryption.net/>
- `gpg --symmetric -o cypher.gpg plain`

# Szimmetrikus titkosítás

## A CAST128 algoritmus egy részlete

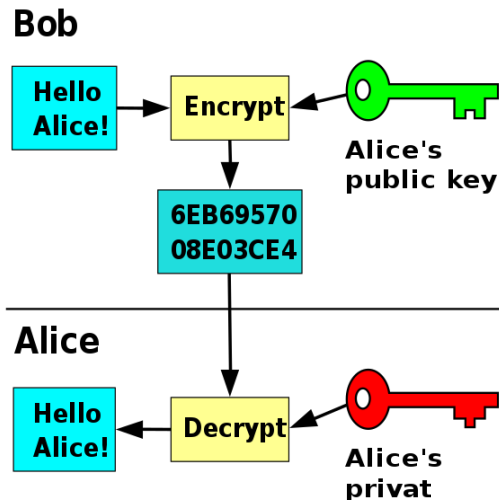


### Legend

- $\oplus$  Exclusive-or
- $\boxplus$  Addition modulo  $2^{32}$
- $\lll$  Rotation

# Asszimmetrikus titkosítás

Hogyan juttassuk el a kulcsot a címzettnek?





# Asszimmetrikus titkosítás

Hogyan juttassuk el a kulcsot a címzettnek?

Trükk: kulcspár

- Az egyikkel kódolni, a másikkal visszafejteni lehet.
  - Nem lehet egy kódolt üzenetet a kódoláshoz használt kulccsal visszafejteni.
  - Egyik kulcsból sem lehet a másikat kiszámolni.
- Az elsőt mindenki **publikussá** teszi, a másodikat megtartja magának (**privát** kulcs).
- A címzett publikus kulcsával titkosítom az üzenetet
- A nekem címzetteket csak én tudom elolvasni, mert csak nekem van meg a **privát** kulcs.

# Rivest-Shamir-Adleman

Ilyen például az RSA algoritmus,  
amelynek matematikai háttere a prímfaktorizáció nehézsége.  
(Egy adott számról kellene megmondani, hogy melyik két prím  
szorzata.

Összeszorozni viszont könnyű a két prímet.)

<http://travistidwell.com/jsencrypt/demo/>

Olyan kapcsolat esetén, amikor mindkét fél jelen van egyszerre,  
általában a kommunikáció elején megbeszélnek egy közös kulcsot,  
és szimmetrikus titkosítással folytatják (gyorsabb).

# Rivest-Shamir-Adleman

## Demo

```
# Töltsd le a pelda kulcsot
wget https://users.itk.ppke.hu/~sulan/bevtech/kripto/test.private.asc
gpg --import test.private.asc

# Titkosíts
gpg --recipient szami.tastec.hnika@pelda.domain.ppke.hu \
    --output cypher.gpg \
    --encrypt plain.txt

# Vizsgald meg a fajl tipusat
file cypher.gpg

# Fejtsd vissza
gpg --decrypt cypher.gpg
```

1 Titkosítás

2 Aláírás

3 Véletlenszám-generálás

4 Alkalmazások

## Digitális aláírás (Digital signature)

Mire jó még a publikus-privát kulcs?

# Digitális aláírás (Digital signature)

Mire jó még a publikus-privát kulcs?

Ha az üzenet küldője a privát kulcsával ír alá  
akkor bárki el tudja olvasni a publikus kulcs birtokában  
összevetve az eredetivel érvényesíthető az aláírás.

Tehát a digitális aláírás két dolgot igazol:

- a küldőt
- és a dokumentumot.

(Vesd össze a papír alapú aláírással.)

Az RSA-n kívül egyéb aláíró algoritmusok pl.: DSA, Ed25519,  
Merkle-fa alapú aláírás.

# Digitális aláírás (Digital signature)

## Demo

```
# Kell hozzá egy importált kulcs
# Aláírás
gpg --local-user szami.tastec.hnika@pelda.domain.ppke.hu \
  --output plain.asc \
  --clear-sign plain.txt
# vagy külön fájlba
gpg --output plain.sig \
  --detach-sign plain.txt

# Titkosítás és aláírás
gpg --recipient szami.tastec.hnika@pelda.domain.ppke.hu \
  --sign \
  --output cypher.gpg \
  --encrypt plain.txt
```

# Hash függvény

Mi van akkor, ha az üzenetet titkosítani és aláírni is szeretnénk?

Megoldás: hash függvények

Ezek olyan függvények, amelyek egy (tipikusan tömb típusú) adatból egy rövid számot generálnak; viszonylag rövid idő alatt. Ez

jellemző az adatra:

ha az adat egy része megváltozik, a számnak is meg kell. Hívják még ellenőrző összegnek is.

Pl.:

$$\left( \sum_{i=0}^{N-1} i \oplus DATA[i] \right) \bmod (10^9 + 7)$$



# Kriptografikus hash

A kriptográfiában használatos hash függvényektől elvárják, hogy egyirányú legyen:

- az eredményből nem lehet az üzenetet visszakövetkeztetni
- nem lehet két olyan üzenetet találni, amelyeknek ugyanaz a hash-e

Digitális aláírás során a küldő csak az üzenet lenyomatát írja alá.

Példák: SHA-2, SHA-3

```
sha512sum plain.txt
```

# Tanúsítványok (certificates)

Honnan tudjuk, hogy egy publikus kulcs valóban a címzetté?

Public Key Infrastructure:

egy hiteles személy aláírta a publikus kulcsot  
ezt hívjuk tanúsítványnak

Két módszer:

- Web of Trust:  
Néhány embert és kulcsát személyesen ellenőrzök (key-signing parties)  
Megbízom azokban is, akiket ők aláírnak
- Tanúsítvány-hatóság:  
Megbízom a néhány cég által kiadott root-tanúsítványokban  
Azok más cégeket tanúsítanak  
Azok pedig az adott publikus kulcsot  
És ezt az egész láncot mellékelik a kulcs mellé

# Tanúsítványok (certificates)

## Responsible Behavior



- 1 Titkosítás
- 2 Aláírás
- 3 Véletlenszám-generálás
- 4 Alkalmazások

# Hogyan számoljuk a véletlent?

*"Anyone who considers arithmetical methods of producing random digits is, of course, in a state of sin."*

*John von Neumann*

Számolni csak álvéletlent lehet:

Pseudorandom number generator (PRNG)

Algoritmus, amely olyan számokat (bitsorozatot) állít elő, amelyről:

- statisztikailag nem lehet megállapítani, hogy nem véletlen;
- nem lehet az előző vagy következő elemeket kitalálni;
- és nem lehet a belső állapotából következtetni az addigi kimenetekre.

Példa ilyen statisztikai tesztre: DieHarder

[https://webhome.phy.duke.edu/~rgb/General/rand\\_rate.php](https://webhome.phy.duke.edu/~rgb/General/rand_rate.php)

# Linear congruential generator

Az egyik legegyszerűbb álvéletlen algoritmus.

Nem használható kriptográfiára, „nem elég véletlen”.

Egy belső állapotot tart fenn:

$$X_{t+1} = (aX_t + c) \mod m$$

valamilyen  $a$ ,  $c$ ,  $m$  konstansokkal.

A glibc 2.26 verziójában például a `rand()` függvény a következőket használja:

$$a = 1\,103\,515\,245, \quad c = 12\,345, \quad m = 2^{31},$$

a kimenet pedig  $X_t$ .

# Valódi véletlen előállítása

Hardware generátorok, amelyek különböző, nehezen predikálható fizikai jelenségek mérését használják fel.

Pl.: hőmérsékleti zaj, fotoelektrikus hatások, kvantum jelenségek

Ezeket át kell alakítani, hogy az eloszlás egyenletes legyen.

Linuxon a `/dev/random` fájl olvasásával ilyen véletlen szekvenciát olvashatunk.

1 Titkosítás

2 Aláírás

3 Véletlenszám-generálás

4 Alkalmazások



# Alkalmazások

- Transport Layer Security (TLS)  
Internetes kommunikációban (lásd HTTPS) titkosít és azonosítja a szervert
- Pretty Good Privacy (PGP)  
Emailek és fájlok titkosítására és verifikációjára szolgál  
A tanúsítványok nem hierarchiát alkotnak, hanem egy hálózatot  
Alternatív implementáció: GNU Privacy Guard
- Secure Shell (SSH)  
Távoli bejelentkezésre használják  
A szervert (publikus kulcs) és a klienst (jelszó vagy publikus kulcs) is ellenőrzi

## További irodalom

- Adatbiztonság és kriptográfia tárgy  
<https://wiki.itk.ppke.hu/twiki/pub/PPKE/Adatbiztons%c3%a1g%c3%89sKriptogr%c3%a1fia>
- <https://stribika.github.io/2015/01/04/secure-secure-shell.html>
- <https://cr.yp.to/>