Zifraketa asimetrikoa

Mikel Egaña Aranguren

mikel-egana-aranguren.github.io

mikel.egana@ehu.eus



BILBOKO INGENIARITZA ESKOLA ESCUELA DE INGENIERÍA DE BILBAO

Zifraketa asimetrikoa

https://doi.org/10.5281/zenodo.4302267

https://github.com/mikel-egana-aranguren/EHU-ISSKS-31



70eko hamarkadaren hasieran, sistema kriptografiko asimetrikoak sortu ziren, gakoa sistema simetrikoetan partekatzeko arazoari irtenbidea emateko

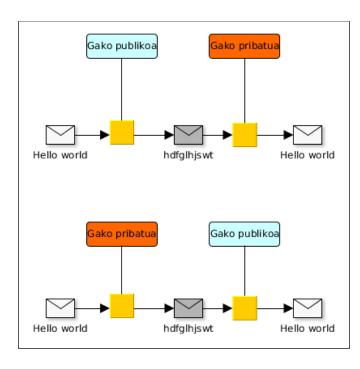
Gako asimetrikoko algoritmoak erabiltzen ditu: zifratzen duen gakoa ez da deszifratzen duena

Erabiltzaile bakoitzak bi klabe:

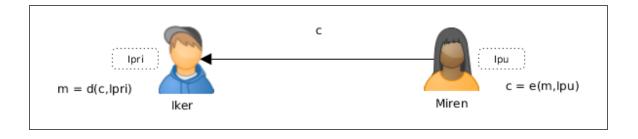
- Gako publikoa, mundu osoak ezagutzen duena
- Erabiltzaileak soilik ezagutzen duen gako pribatua

Erlazio matematiko bat dago beraien artean

Gako batek zifratzen duena besteak deszifratzen du



- Ikerrek bere gako pribatua du, I_{pri} , eta mundu guztiak bere gako publikoa du, I_{pu}
- Mirenek bere mezua zifratzen du Ikerren gako publikoa erabiliz: c=e(m,I_{pu})
- Mirenek c kriptograma Ikerreri bidaltzen dio
- Ikerrek c jasotzen du
- Ikerrek c deszifratzen du bere I gako pribatua erabiliz: m=d(c,I_{pri})
- Konfidentzialtasuna. Ikerrek soilik deszifratu dezake mezua



Klabe publikoko kriptografia: Abantailak

- Jasotzaileak soilik irakur dezake mezua
- Gako bakarra gorde behar da
- Edozeinek erabili dezake gako publikoa mezu konfidentziala bidaltzeko Ikerreri
- Gako publikoa komunikatzeko ez dira beharrezkoak kanal seguruak

Klabe publikoko kriptografia: Arazoak

- Gako pribatua sekretupean mantendu behar da
- Gako publikotik gako pribatua ondorioztatzea ia ezinezkoa izan beharko litzateke
- (Des)zifraketa sistema simetrikotan baino geldoagoa da

Klabe publikoko kriptografia: Arazoak

- Mirenek segurtasun osoz jakin behar du Ikerren gako publikoa erabiltzen dagoela
- Gako publikoak lortzea erraza izan behar du

Erabiltzaile bakoitzak bere gako bikotea sortzen du (gako publikoa, gako pribatua) eta gako publikoa gakoen zerbitzari batean argitaratzen du: Key Certification Authority edo Key Distribution Center (KDC)

Klabe publikoko kriptografia: Arazo gehiago

- Nola daki Ikerrek mezua benetan Mirenena dela?
- Ikerrek erantzuten duenean, nola daki Mirenek benetan mezua Ikerrena dela?

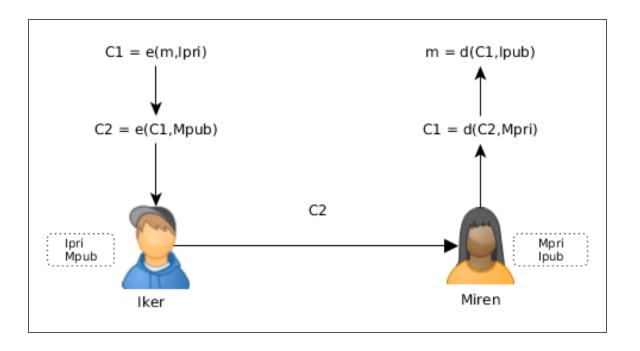
- Ikerrek bere gako pribatuarekin zifratzen badu edonork deszifratu ahal du (Mundu osoak ezagutzen du I_{pu})
- Soluzioa:
 - Ikerrek bere gako pribatuarekin zifratzen du mezua: C1=e(m,I_{pri})
 - Gero Mirenen gako publikoarekin berriro zifratzen du: C2=e(C1,Mpu)

- Mirenek bakarrik deszifratu ahal du bere gako pribatuarekin:
 - Konfidentzialtasuna: Mirenek soilik deszifratu ahal du mezua:

$$C1=d(C2,M_{pri})$$

Kautotzea eta Zapuztezintasuna: Ikerrek soilik bidali ahal izan du

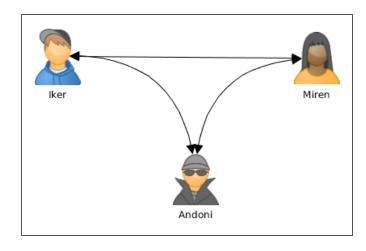
```
mezua: m=d(C1,I<sub>pu</sub>)
```



Zer gertatzen da baten bat komunikazio erdigunean jartzen bada

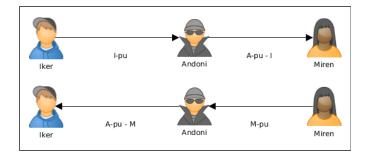
Man in the middle erasoa:

- Bitartekari batek mezu guztiak jasotzen ditu partaideak jakin barik
- Partaideen komunikazio guztietan eskua sartu behar da



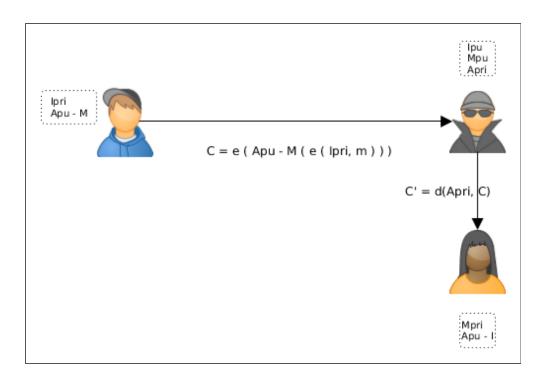
Ikerrek eta Mirenek komunikatzen hasi nahi dutenean, klabe publikoak trukatzen dituzte

Andonik hartzen ditu eta bere klabearekin aldatzen ditu



Ikerrek eta Mirenek mezuak zifratzen dituzte USTEZKO bestearen klabe publikoarekin eta beraien klabe pribatuarekin

Andonik mezuak jasotzen ditu, irakurtzen ditu, aldatzen ditu, eta bere klabe pribatuarekin zifratzen ditu

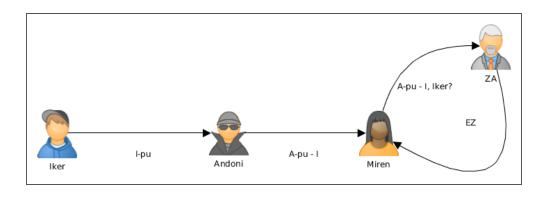


Ikerrek eta Mirenek modu seguruan komunikatzen ari direla uste dute

Andonik dena irakurtzen du eta nahi beste aldatzen

Ekiditeko:

- Klabeak kanal seguruen bidez elkarbanatu
- Autoritate (erakunde) batek klabe publiko bat norbaiti dagokiola zertifikatzea: Zertifikazio Autoritatea (CA)



Gako pribatuko sistemak gako publikokoak baino askoz azkarragoak dira

Askotan konbinazio bat erabiltzen da: gako publikoko sistema S gako sekretu bat elkarbanatzeko erabiltzen da, behin soilik erabiliko dena

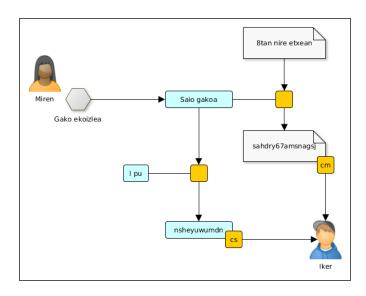
Gako pribatuko sistemak S erabiltzen du mezua zifratzeko

Mirenek **S** gako sekretua sortzen du, eta bere mezua zifratzeko erabiltzen du:

cm=e1(m,S)

Mirenek S zifratzen du Ikerren gako publikoarekin: cs=e2(S,I_{pu})

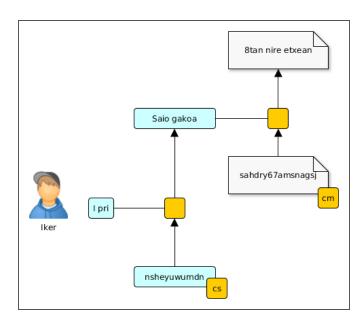
Mirenek [cm,cs] bidaltzen dio Ikerreri



Ikerrek [cm,cs] jasotzen du

Ikerrek S deszifratzen du bere gako pribatua erabiliz, I_{pri}: d2(cs,I_{pri})=S

Ikerrek S erabiliz m deszifratzen du: d1(cm,S)=m



Gako publikoko algoritmoak

Diffie-Hellman

RSA

ElGamal

DSA

Kurba eliptikoak

Diffie-Hellman

- 1976 gako publikoko lehenengo sistema
- Ez da zifratzeko erabiltzen
- Gako publikoak erabiliz, gako pribatu partekatu bat ezartzen du, gero gako simetriko gisa erabil daitekeena
- Logaritmo diskretuen arazoan oinarritua

Diffie-Hellman

Alice...



- 1. Choose private key; $X_A = 2$
- 2. Compute public key; $Y_A = 3^2 \mod 7 = 2$
- 3. Exchange public key with Bob
- 4. $K_A = Y_B^{X_A} \mod N = 6^2 \mod 7 = 1$

Bob...



- 1. Choose private key; $X_B = 3$
- 2. Compute public key; $Y_B = 3^3 \mod 7 = 6$
- 3. Exchange public key with Alice
- 4. $K_B = Y_A X_B \mod N = 2^3 \mod 7 = 1$

RSA

1977 - Rivest – Shamir – Adleman

Diffie-Hellman ez bezala, zifratzeko, deszifratzeko eta sinatzeko balio du, baina moteltasuna dela eta, batez ere sistema hibridoetan erabiltzen da

RSA security: Verisign (SSL, ...)

Zenbaki primoen biderketaren faktorizazioan du oinarria

RSA

Encryption and HUGE numbers - Numberphile



ElGamal

- 1984 Taher Elgamal
- Diffie-Hellman-en oinarritua baina zifratzeko, deszifratzeko eta sinatzeko ere erabili daiteke

DSA

1991 - Digital Signature Algorithm

Estatu Batuetako estandarra sinatzeko (FIPS 186-4)

Sinatzeko bakarrik

Kurba eliptikoa

1985

RSA-ren segurtasuna maila bera, baina gako laburragoak

Elliptic Curve Diffie-Hellman (ECDH)

Elliptic Curve Digital Signature Algorithm (ECDSA)

Kurba eliptikoa

Elliptic Curve Cryptography & Diffie-Hellman



Gako publikoko algoritmoak: erabilerak

- NAN elektronikoa
- PGP
- SSH
- SSL/TLS

NAN elektronikoa

- RSA
- SHA-256

PGP

- RSA / DSA
- IDEA / TripleDES

SSH

RSA / DSA

SSL/TLS

- RSA / DSA / Diffie-Hellman
- IDEA / DES / TripleDES / AES