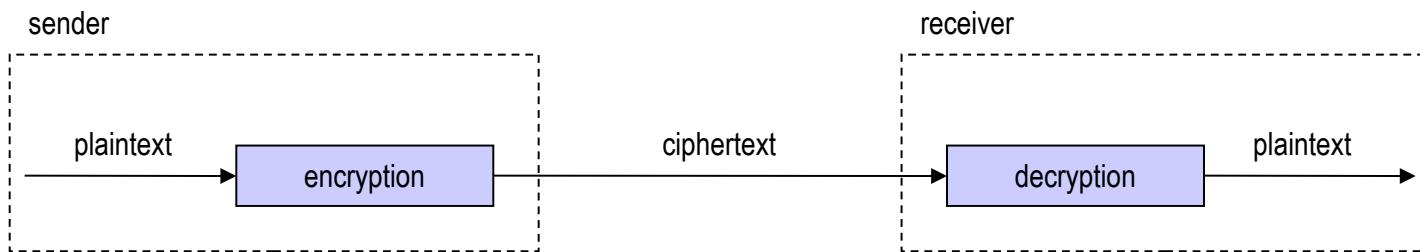


Uvod u kriptografiju

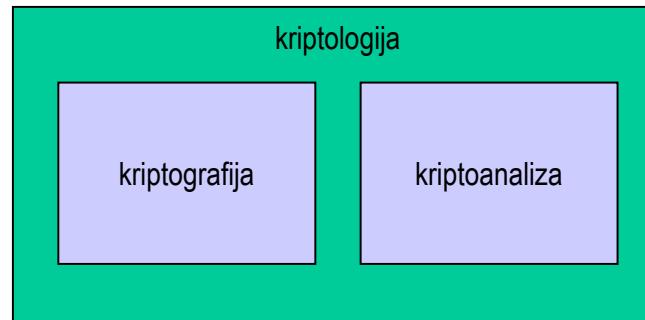
Terminologija

- pošiljalac / sender
- primalac / receiver
- poruka / message
 - otvoreni tekst / plaintext
 - šifrirani tekst / ciphertext
- šifrovanje / encryption
- dešifrovanje / decryption



Terminologija

- kriptografija / cryptography
 - obezbeđivanje tajnosti poruka
- kriptoanaliza / cryptanalysis
 - čitanje tajnih poruka
- kriptologija / cryptology
 - kriptografija + kriptoanaliza

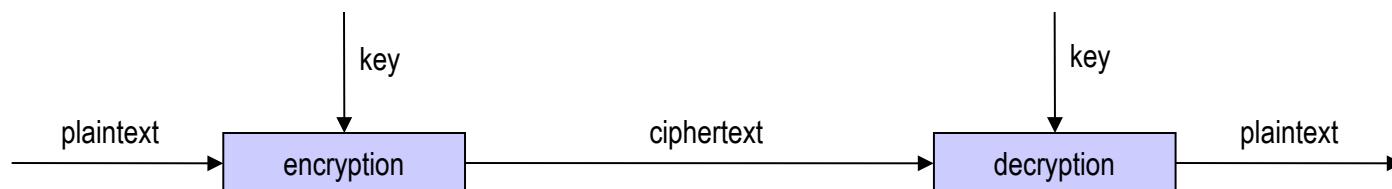


Osnovni zadaci kriptografije

- poverljivost poruka
 - očuvanje tajnosti poruka u komunikaciji između pošiljaoca i primaoca
- autentifikacija
 - potvrđivanje porekla poruke
- integritet
 - čuvanje sadržaja poruke od (zlonamernih/slučajnih) izmena
- neporecivost
 - nemogućnost pošiljaoca da negira slanje svoje poruke

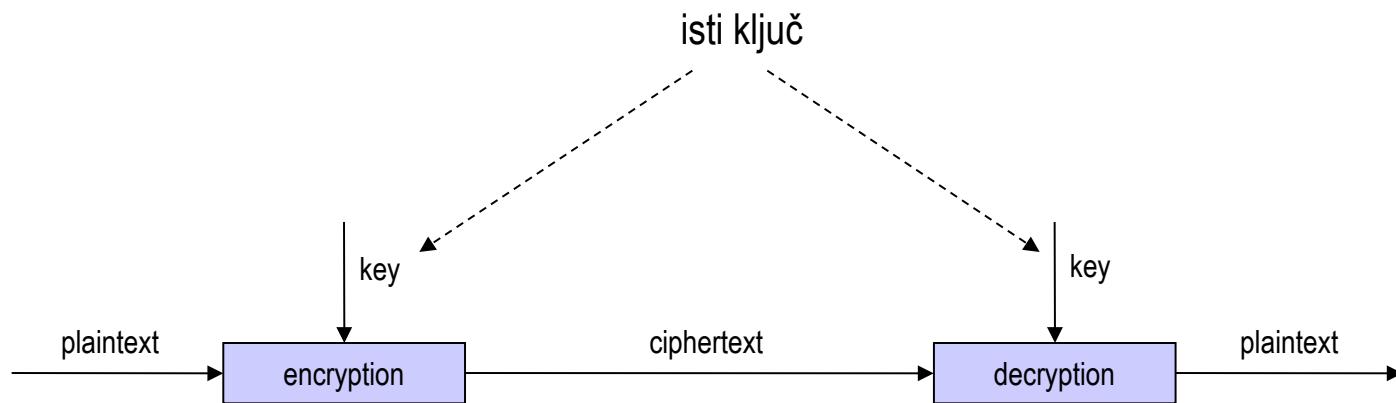
Šifre i ključevi

- kriptografski algoritam (šifra) je skup dve matematičke funkcije
 - za šifrovanje
 - za dešifrovanje
- algoritam može biti
 - tajni
 - nema kontrole kvaliteta → slaba sigurnost
 - javni
 - tajnost se postiže ključevima
 - sigurnost komunikacije leži u tajnosti ključeva



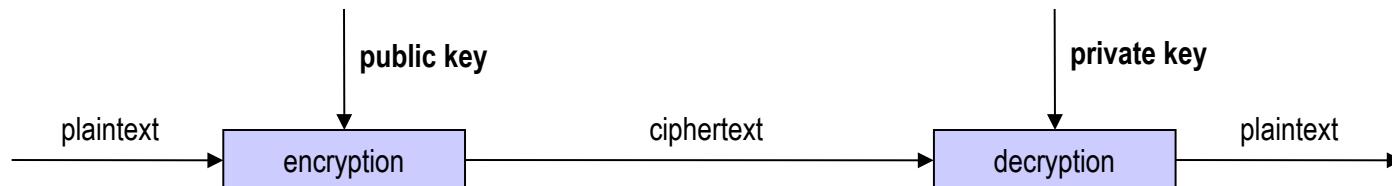
Simetrični algoritmi

- ključ za dešifrovanje se može izračunati na osnovu ključa za šifrovanje i obrnuto
- najčešće su ova dva ključa jednaka
- pošiljalac i primalac se moraju dogovoriti o korišćenom ključu pre šifrovane komunikacije



Asimetrični algoritmi

- algoritmi sa javnim ključem (public-key algorithms)
- ključ za šifrovanje se razlikuje od ključa za dešifrovanje
- ključ za dešifrovanje se ne može (*u razumnom vremenu!*) izračunati na osnovu ključa za šifrovanje
- ključ za šifrovanje može biti javni
 - bilo ko može uputiti šifrovanu poruku primaocu
 - samo je primalac može dešifrovati
- ključ za šifrovanje = “javni ključ”
- ključ za dešifrovanje = “tajni ključ”



Kriptoanaliza

- svrha kriptografije
 - čuvanje tajnosti otvorenog teksta i ključeva
- svrha kriptoanalyse
 - pristup otvorenom tekstu bez prethodnog poznavanja ključa
- kriptoanaliza podrazumeva da napadač poznaje
 - korišćeni algoritam i
 - detalje implementacije
- oslanjanje na tajnost algoritma nije osnova za sigurnost komunikacije

Tipovi napada

1. cyphertext-only (known-ciphertext)
 - napadač poseduje sadržaj šifriranih poruka
 - pokušava da dođe do otvorenog sadržaja poruka ili da izračuna ključ za dešifrovanje
2. known-plaintext
 - napadač poseduje sadržaj otvorenih poruka i odgovarajućih šifriranih poruka
 - pokušava da dođe do ključa
3. chosen-plaintext
 - slično prethodnom, ali napadač može i da bira koji tekst će biti šifrovan
4. adaptive-chosen-plaintext
 - slično prethodnom, ali napadač može i da bira tekst za šifrovanje na osnovu rezultata prethodnih pokušaja

Tipovi napada

5. chosen-ciphertext
 - napadač može da bira različit šifrirani tekst i može da ga dešifruje
 - pokušava da dođe do ključa
6. chosen-key
 - napadač poseduje informacije o odnosima između različitih ključeva
7. rubber-hose
 - napadač pokušava da dođe do ključa pretnjama, ucenom, podmićivanjem, mučenjem

Kriptografija pre i posle pojave računara

- pre pojave računara
 - algoritmi zasnovani na karakterima (slovima)
 - šifre zamene: zamena karaktera drugim
 - šifre premeštanja: premeštanje karaktera u tekstu
- posle pojave računara
 - algoritmi rade nad nizovima bitova
 - alfabet nema 26 nego 2 znaka
 - mnogi današnji algoritmi kombinuju zamenu i premeštanje

Šifre zamene

- svaki karakter otvorenog teksta se zamenjuje nekim drugim znakom u šifrovanom tekstu
- monoalfabetske šifre
 - svaki karakter otvorenog teksta se zamenjuje jednim znakom u šifrovanom tekstu
- homofonske šifre
 - jednom karakteru otvorenog teksta odgovara više karaktera u šifrovanom tekstu
- poligramske šifre
 - zamena se vrši nad grupama karaktera
- polialfabetske šifre
 - koristi se više monoalfabetskih šifara koje se smenjuju sa svakim šifriranim znakom

Šifre zamene

- Cezarova šifra: svaki znak se zamenjuje znakom udaljenim za 3 u desno u alfabetu
 $A \rightarrow D, B \rightarrow E, \dots$
- ROT13: svaki znak se rotira za 13 mesta
 $\text{text} = \text{ROT13}(\text{ROT13}(\text{text}))$
- napadi na jednostavne šifre zamene zasnivaju se na statističkim karakteristikama jezika

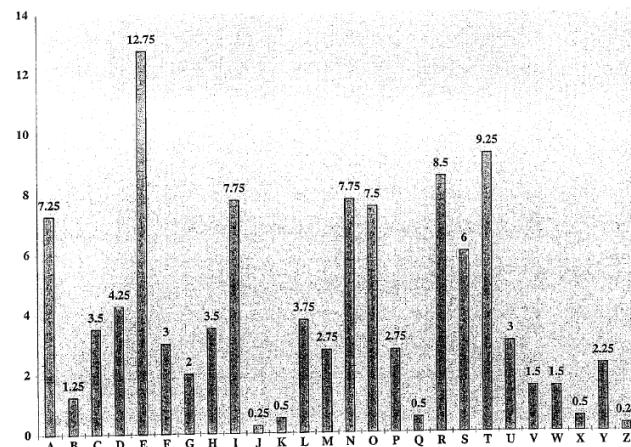


Figure 2.6 Relative Frequency of Letters in English Text

Šifre premeštanja

- znakovi u otvorenom tekstu se premeštaju
- primer: kolonska zamena

COMPUTER GRAPHICS MAY BE SLOW BUT AT LEAST IT'S EXPENSIVE



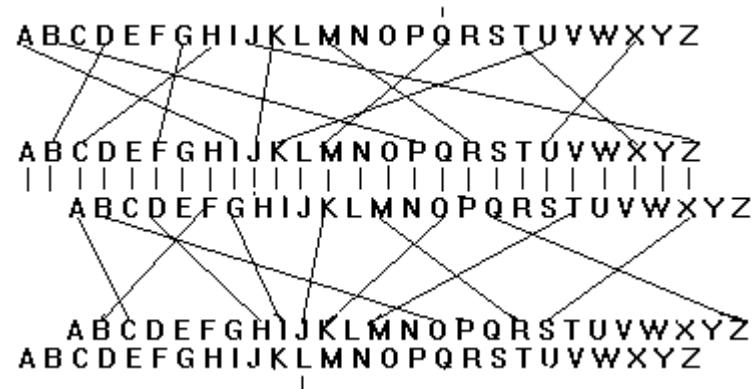
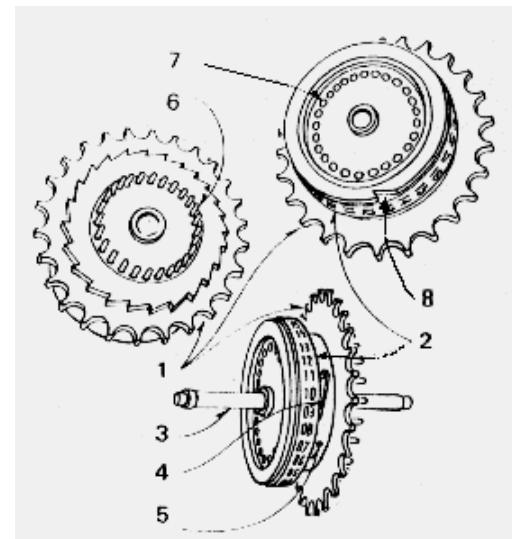
COMPUTERGR
APHICSMAYB
ESLOWBUTAT
LEASTITSEX
PENSIVE



CAELPOPSEEMHLANPIOSSUCWTITSBIVEMUTERATSGYAERBTX

Rotorske mašine

- rotorska mašina ima tastaturu i niz rotora
 - rotor predstavlja permutaciju alfabeta
 - rotori su međusobno povezani
 - rotori se okreću u različitim koracima
 - period ponavljanja za n-rotorsku mašinu je 26^n
- Enigma
 - radi sa tri rotora iz skupa od pet
 - svaki rotor se primeni dva puta za jedan znak
 - permutacija alfabeta pre rotora



Jednokratna sveska – savršena šifra

- one-time pad: veliki neponavljajući niz slučajnih slova
 - beskonačna traka za teleprintere
- šifrovanje znaka: sabiranje znaka iz otvorenog teksta sa znakom iz niza po modulu 26
- kada se znak iz niza upotrebi, ne može se više koristiti
- pošiljalac i primalac moraju posedovati istu beskonačnu traku
- sigurnost ove šifre zavisi od beskonačne trake
 - ona mora da sadrži *zaista* slučajan niz, a ne rezultat rada generatora pseudo-slučajnih brojeva
- svaki niz znakova je podjednako verovatan kandidat za ključ
 - svaki dešifrovani tekst je podjednako verovatan
- problemi:
 - generisanje *zaista* slučajnog niza
 - distribucija niza
 - sinhronizacija učesnika u komunikaciji
 - konačna veličina trake u praksi

Protokoli

- serija postupaka, sa najmanje dva učesnika, namenjena obavljanju nekog zadatka
- svi učesnici moraju poznavati protokol i znati potrebne korake unapred
- svi učesnici u protokolu se moraju dogovoriti da ga koriste
- protokol mora biti nedvosmislen
 - koraci moraju biti dobro definisani
 - ne sme biti prilike za nesporazum
- protokol mora biti kompletan
 - mora imati definisanu akciju za svaku moguću situaciju
- ne bi trebalo da je moguće učiniti više ili saznati više nego što je predviđeno protokolom

Protokoli

- primer: kupoprodaja automobila
- uloge
 - Alice: prodavac
 - Bob: kupac
 - Trent: advokat
- scenario
 - Alice daje potpisani ugovor Trentu
 - Bob daje ček Alice
 - Alice podiže novac
 - Trent čeka određeni period vremena da Alice javi da li je ček prošao
 - ako jeste, daje ugovor Bobu
 - ako nije, vraća ugovor Alice
 - ako se Alice ne javi na vreme, daje ugovor Bobu

Protokoli

- standardne uloge u literaturi

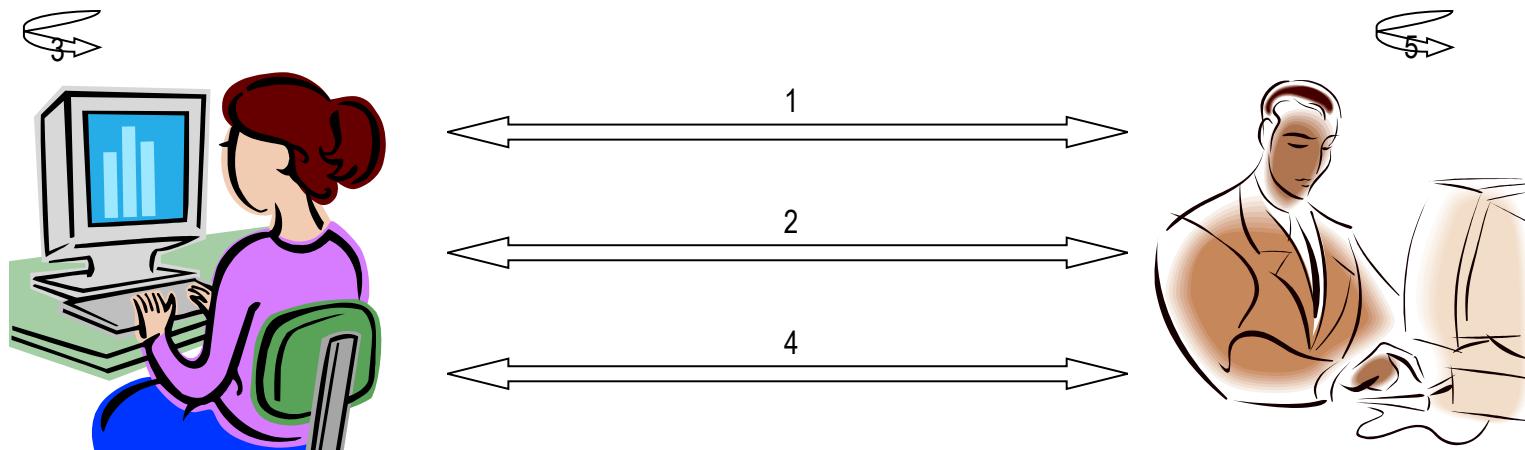
Alice	First participant in all the protocols
Bob	Second participant in all the protocols
Carol	Participant in the three- and four-party protocols
Dave	Participant in the four-party protocols
Eve	Eavesdropper
Mallory	Malicious active attacker
Trent	Trusted arbitrator
Walter	Warden; guards Alice and Bob in some protocols
Victor	Verifier

Tipovi protokola

- arbitrated
 - treća osoba kojoj svi veruju, koja nije zainteresovana za ishod protokola
 - advokati, banke, itd.
- adjudicated
 - angažovanje arbitra košta
 - podela protokola na dva podprotokola
 - nearbitrirani, sprovodi se uvek
 - arbitrirani, sprovodi se samo kada su Alice i Bob u konfliktu
- self-enforcing
 - protokol sam po sebi garantuje ispravnost, posrednik nije potreban

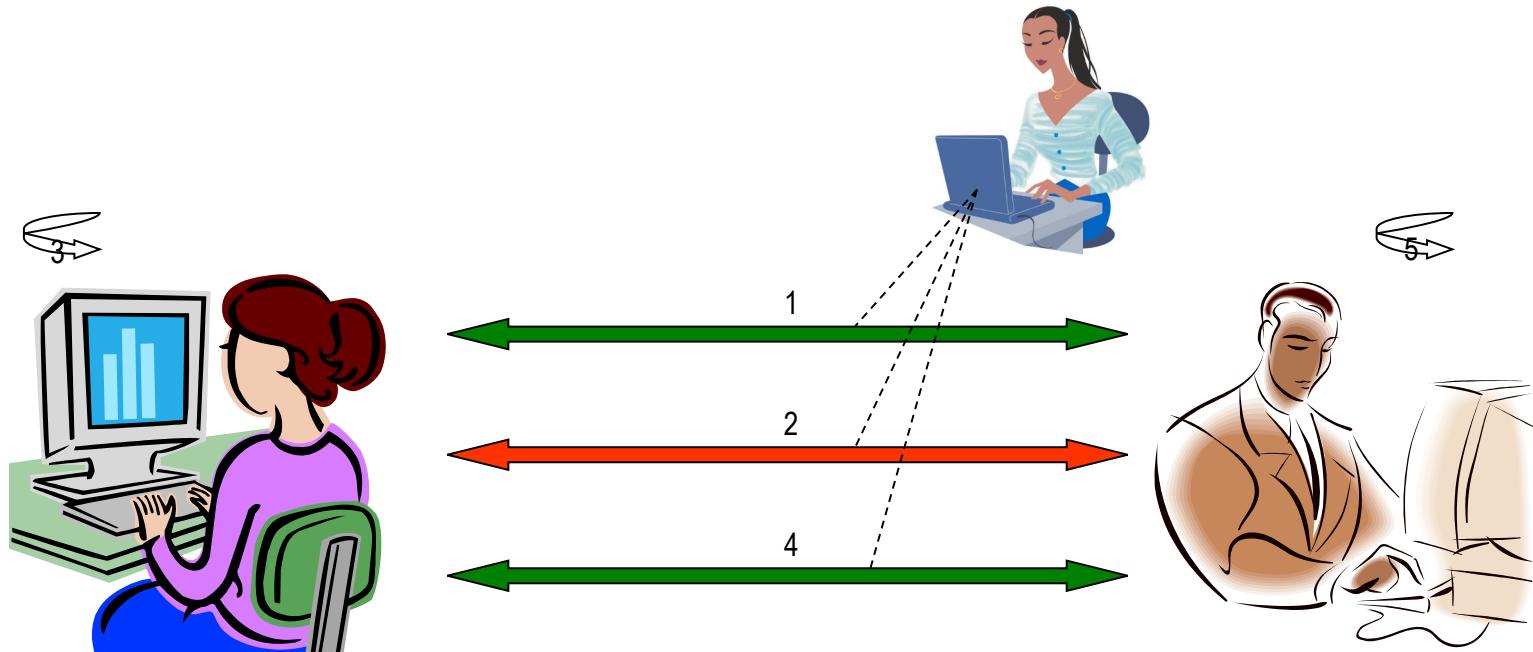
Komunikacija pomoću simetričnih algoritama

1. Alice i Bob dogovore algoritam
2. Alice i Bob dogovore ključ
3. Alice svoju poruku šifruje dogovorenim algoritmom i ključem
4. Alice šalje šifrirani tekst Bobu
5. Bob dešifruje poruku istim algoritmom i ključem



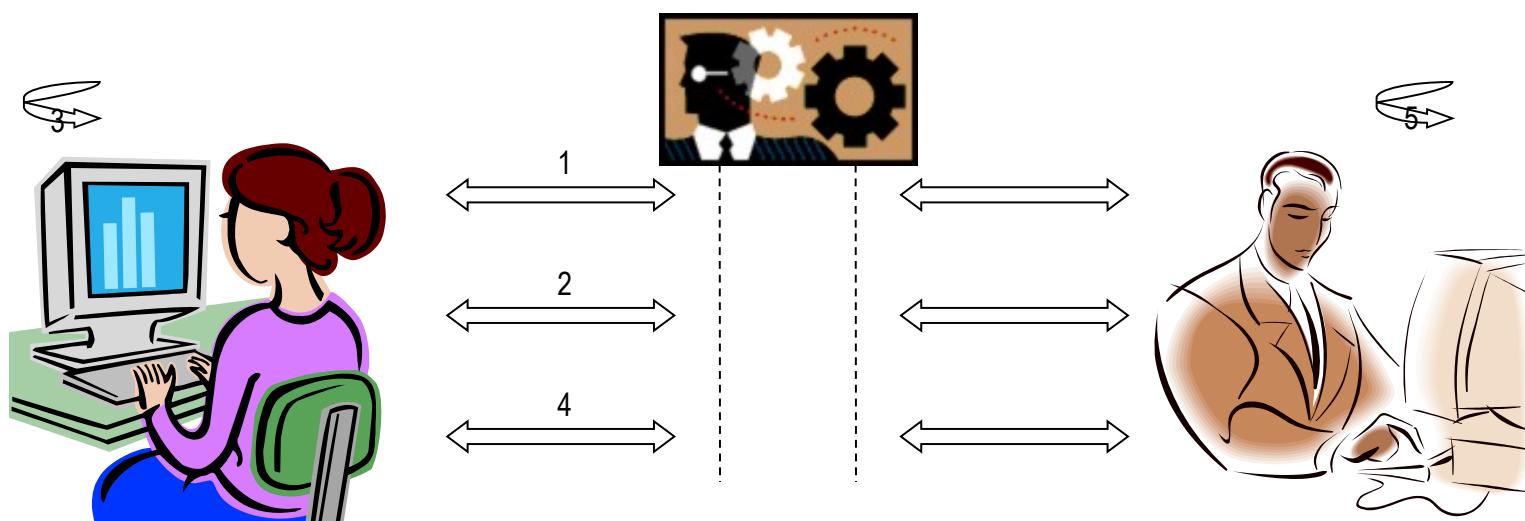
Komunikacija pomoću simetričnih algoritama

- mogućnosti napada – Eve
 - prисluškuje komunikaciju u koraku 4
 - known-ciphertext napad
 - prисluškuje komunikaciju u koraku 1
 - dopustivo, postoje javni simetrični algoritmi koji su dovoljno dobri
 - prисluškuje komunikaciju u koraku 2
 - nije dopustivo! Alice i Bob moraju dogovoriti ključ u tajnosti
 - ključ mora ostati tajan sve dok poruke koje su njime šifrovane moraju ostati tajne



Komunikacija pomoću simetričnih algoritama

- mogućnosti napada – Mallory
 - pokušava da presretne komunikaciju između Alice i Boba
 - ako je presretne u koraku 2, može da šalje lažne poruke



Komunikacija pomoću simetričnih algoritama

- ključevi se moraju distribuirati sigurnim komunikacionim kanalom
- ako je ključ kompromitovan
 - sve poruke šifrovane njime su kompromitovane
 - napadač može da se lažno predstavlja kao učesnik u komunikaciji
- ako se koristi poseban ključ za komunikaciju svakog para učesnika u mreži
 - za mrežu od n učesnika potrebno je $n(n-1)/2$ ključeva
 - 10 korisnika → 45 ključeva
 - 100 korisnika → 4950 ključeva

ključ ~ šifra sefa
svako ko ima šifru sefa ima pristup



Jednosmerne funkcije

- funkcije čiji rezultat je lako izračunati, ali rezultat inverzne funkcije nije, odnosno
 - za dato x lako je izračunati $f(x)$,
 - za dato $f(x)$ nije lako izračunati x
- lako/teško: računska složenost algoritma
- ne postoji matematički dokaz da jednosmerne funkcije postoje, ali za neke funkcije možemo reći da su jednosmerne jer ne znamo lak način da izračunamo inverznu funkciju
- primer: x^2 u konačnom polju je lako izračunati, ali $x^{1/2}$ nije
- trapdoor one-way functions
 - vrednost funkcije može se lako izračunati
 - inverzna vrednost može se lako izračunati ako se zna neka tajna

Jednosmerne hash funkcije

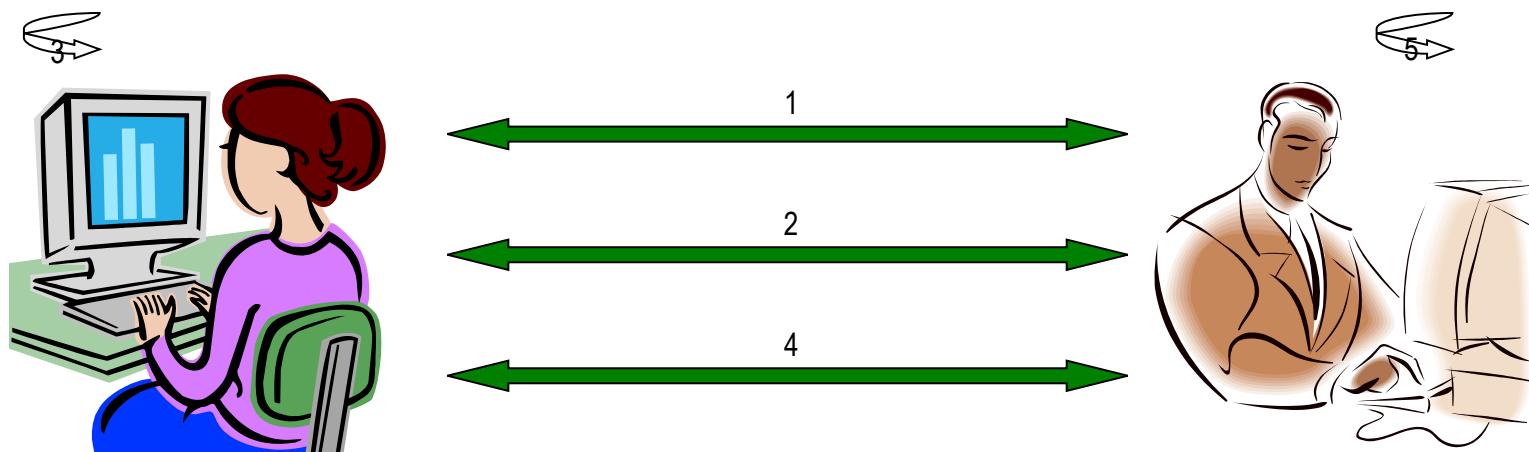
- jednosmerne funkcije koje imaju
 - ulaz promenljive dužine
 - izlaz fiksne dužine
- primer: `java.lang.String.hashCode()`
$$h = s[0] * 31^{(n-1)} + s[1] * 31^{(n-2)} + \dots + s[n-1]$$

Jednosmerne hash funkcije

- collision-free funkcije
 - teško je generisati dva ulaza koji daju isti izlaz
- funkcije su javne
- tajnost je sadržana u jednosmernosti
 - promena jednog bita u ulazu menja u proseku polovinu bitova na izlazu
- message authentication codes (MAC)
 - jednosmerna hash funkcija + ključ za šifrovanje
 - hash vrednost može da proveri samo onaj ko ima i ključ

Komunikacija pomoću asimetričnih algoritama

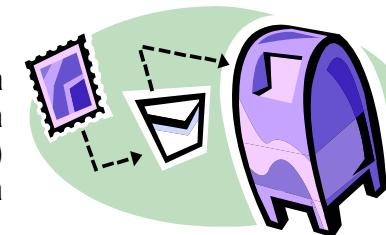
1. Alice i Bob dogovore algoritam
2. Bob šalje Alice svoj javni ključ
3. Alice šifruje svoju poruku Bobovim javnim ključem
4. Alice šalje šifrovanu poruku Bobu
5. Bob dešifruje poruku svojim tajnim ključem



Komunikacija pomoću asimetričnih algoritama

- nema problema sa razmenom *tajnih ključeva* – tajni ključevi se ne razmenjuju
 - grupa učesnika u komunikaciji može da
 - usvoji jedinstveni asimetrični algoritam i
 - formira bazu podataka sa ključevima
1. Alice uzima Bobov javni ključ iz baze podataka
 2. Alice šifruje svoju poruku Bobovim javnim ključem
 3. Alice šalje šifrovanu poruku Bobu
 4. Bob dešifruje poruku svojim tajnim ključem

javni ključ ~ adresa primaoca
tajni ključ ~ ključ poštanskog sandučeta
svako može da šalje poruke (adresa je javna)
poruke može da prima samo onaj ko ima ključ sandučeta



Komunikacija pomoću asimetričnih algoritama

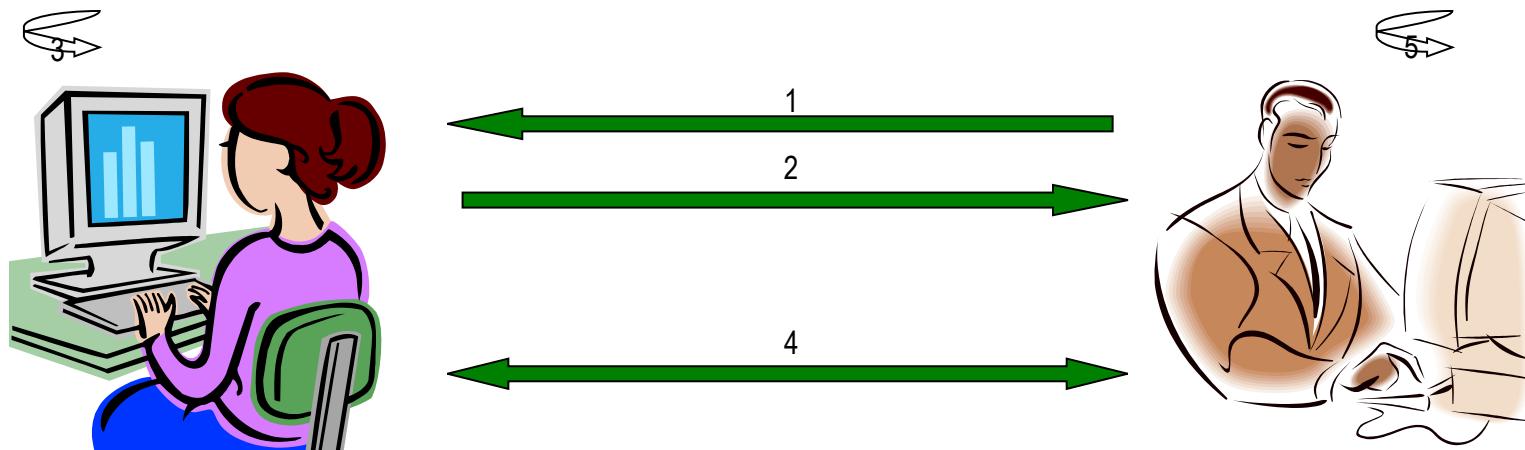
- osnova asimetričnih algoritama: trapdoor one-way funkcije
 - enkripcija: “lak” smer
 - dekripcija (bez tajnog ključa): “težak” smer

Komunikacija pomoću asimetričnih algoritama

- asimetrični algoritmi ne predstavljaju univerzalnu zamenu za simetrične
 - spori su
 - najmanje 1000 puta sporiji od simetričnih
 - ranjivi su na chosen-plaintext napade
 - ako je tajna poruka jedna iz konačnog skupa od n poruka, potrebno je šifrovati (javnim ključem!) svih n poruka i rezultat uporediti sa tajnom porukom

Hibridni kriptosistemi

- asimetrični algoritmi se koriste za razmenu ključeva za simetrične algoritme
 - ključ za simetričan algoritam se koristi samo u jednoj sesiji (session key)
1. Bob šalje Alice svoj javni ključ
 2. Alice generiše slučajni ključ za sesiju, šifruje ga Bobovim javnim ključem i šalje Bobu
 3. Bob dešifruje poruku i dobija ključ za sesiju
 4. Alice i Bob nastavljaju komunikaciju koristeći ključ za sesiju
- potencijalni (ali mnogo manji) problem – kompromitovanje tajnog ključa

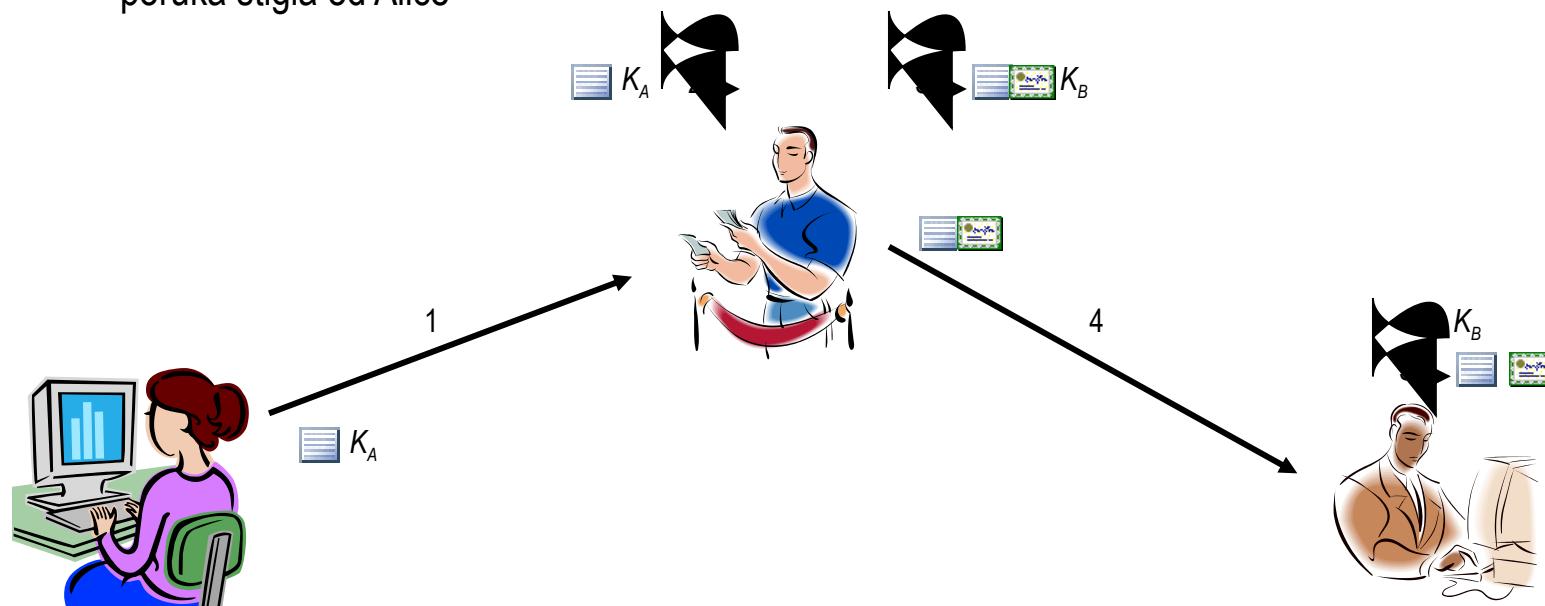


Digitalni potpisi

- osobine klasičnih potpisa
 - autentičnost
potvrđuje da je baš potpisnik potpisao dokument
 - nekrivotvoriv
potvrđuje da je potpisnik, a ne neko drugi, potpisao dokument
 - nije ponovo iskoristiv
potpis se ne može preneti na drugi dokument
 - potpisani dokument je nepromenljiv
nakon što se dokument potpiše, ne može se više menjati
 - neporeciv
potpisnik ne može kasnije poricati da je potpisao dokument

Digitalni potpisi

- pomoću simetričnog algoritma i arbitratora
 - treći učesnik je arbitrator kome obe strane veruju
 - ključevi za simetrični algoritam su definisani između svih učesnika i arbitratora
 - postupak
 - Alice šifruje svoju poruku za Boba ključem K_A i šalje je Trentu
 - Trent dešifruje poruku pomoću K_A
 - Trent šifruje poruku i izjavu da ju je primio od Alice ključem K_B
 - Trent šalje šifrovani poruku Bobu
 - Bob dešifruje poruku ključem K_B i može da pristupi i originalnoj poruci i Trentovoj potvrdi da je poruka stigla od Alice



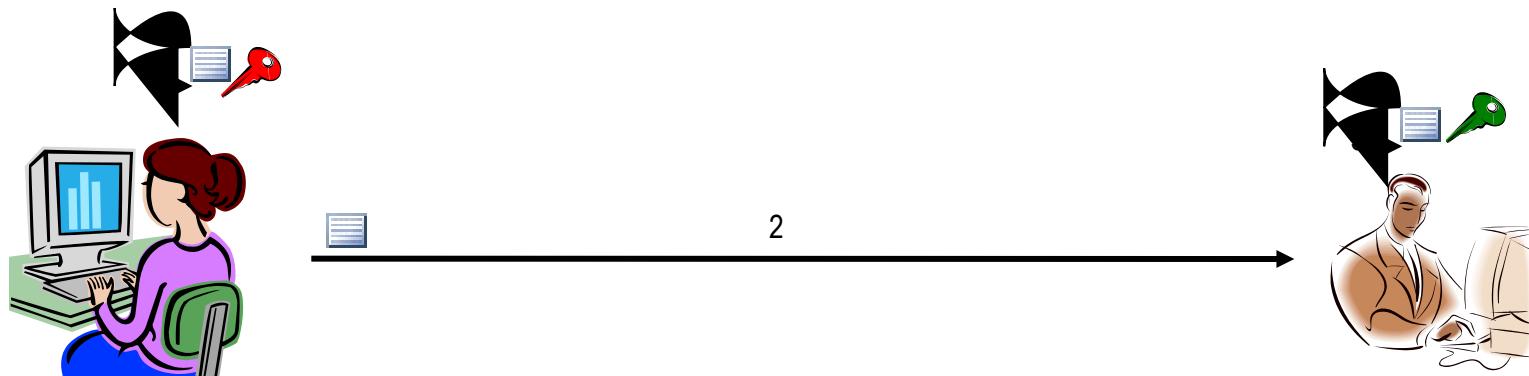
Digitalni potpisi

- pomoću simetričnog algoritma i arbitratora
 - autentičnost
 - nekrivotvorivost
 - nije ponovo iskoristiv
 - nepromenljivost potписаног dokumenta
 - neporecivost
- obavezan uslov
 - svi veruju Trentu
 - Trent ne pravi greške
- Trent je preopterećen u uslovima velikog broja učesnika i/ili intenzivne komunikacije

Digitalni potpisi

- pomoću asimetričnog algoritma
 1. Alice šifruje poruku svojim tajnim ključem – time je i potpisuje
 2. Alice šalje poruku Bobu
 3. Bob dešifruje poruku Alicinim javnim ključem – time potvrđuje i potpis

- autentičnost
- nekrivotvorivost
- nije ponovo iskoristiv
- nepromenljivost dokumenta
- neporecivost

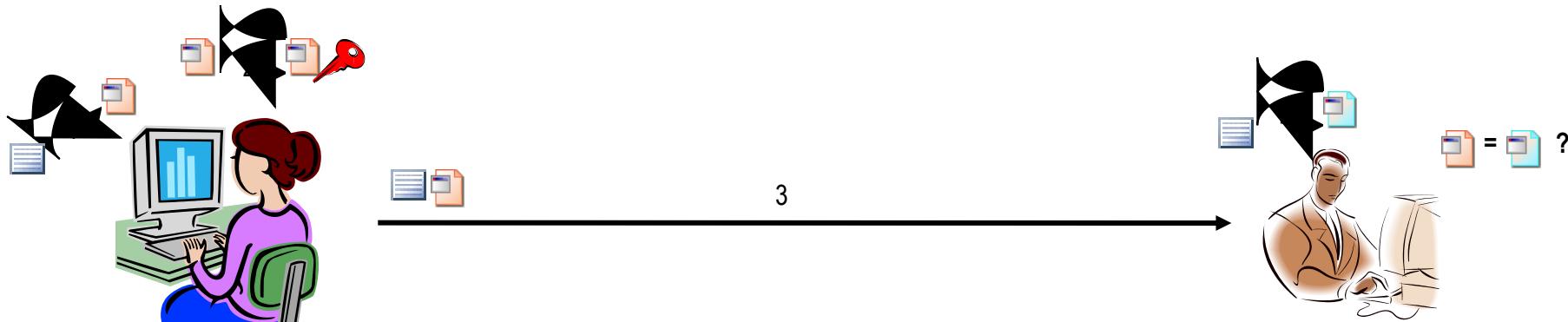


Digitalni potpisi

- pomoću asimetričnog algoritma
 - Bob može da pokuša da više puta iskoristi isti Alicin dokument (npr. ček)
 - u potpisani dokument se ugrađuje i timestamp
 - praktična ograničenja
 - asimetrični algoritmi su previše spori za potpisivanje velikih dokumenata

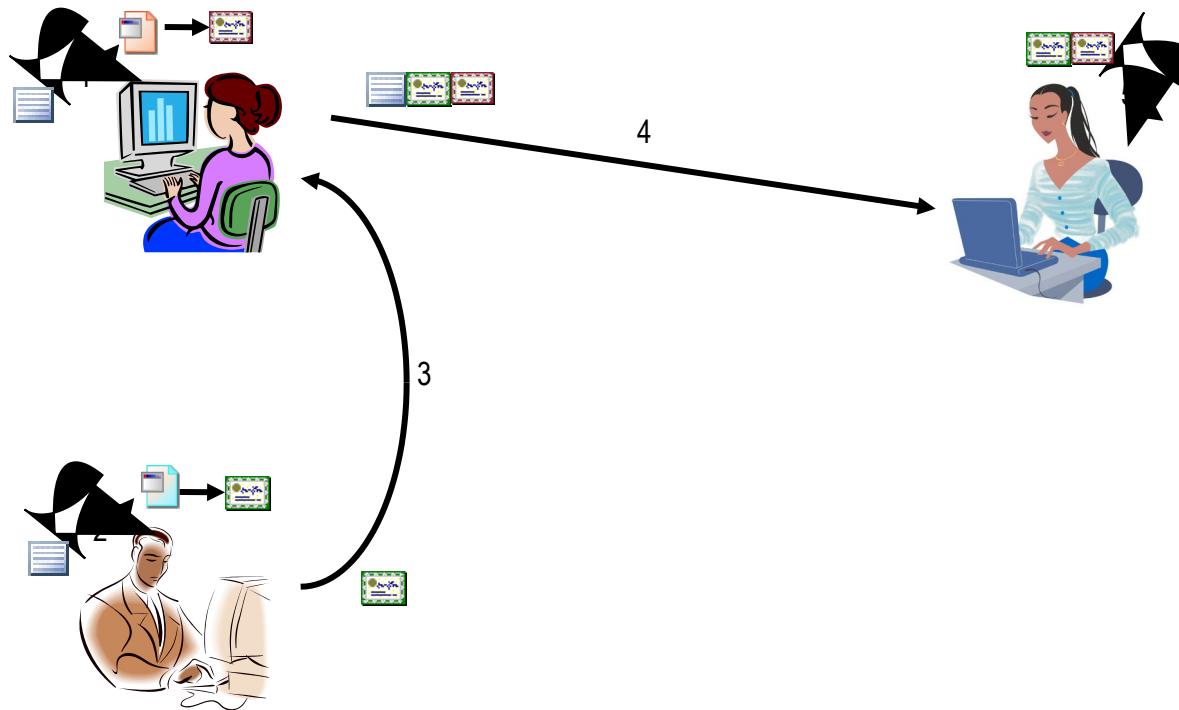
Digitalni potpisi

- pomoću jednosmernih hash funkcija
 - umesto da se potpisuje ceo dokument, potpisuje se njegov hash
 - postupak
 1. Alice izračunava hash svog dokumenta
 2. Alice šifrira hash svog dokumenta pomoću svog tajnog ključa – time potpisuje hash
 3. Alice šalje dokument i potpisani hash Bobu
 4. Bob izračunava hash primljenog dokumenta; dešifruje primljeni hash; ako su dve hash vrednosti jednakе, potpis je ispravan



Digitalni potpisi

- pomoću jednosmernih hash funkcija
 - višestruki potpisi istog dokumenta
 1. Alice potpisuje hash dokumenta
 2. Bob potpisuje hash dokumenta
 3. Bob šalje svoj potpis Alice
 4. Alice šalje dokument i oba potpisa Carol
 5. Carol proverava i Alicin i Bobov potpis



Digitalni potpisi

- digitalni potpisi sa šifrovanjem dokumenata
 1. Alice potpisuje poruku svojim privatnim ključem
 2. Alice šifruje poruku Bobovim javnim ključem
 3. Alice šalje poruku Bobu
 4. Bob dešifruje poruku svojim tajnim ključem
 5. Bob proverava potpis Alicinim javnim ključem i dobija otvorenu poruku



Sertifikati

- šta je sertifikat

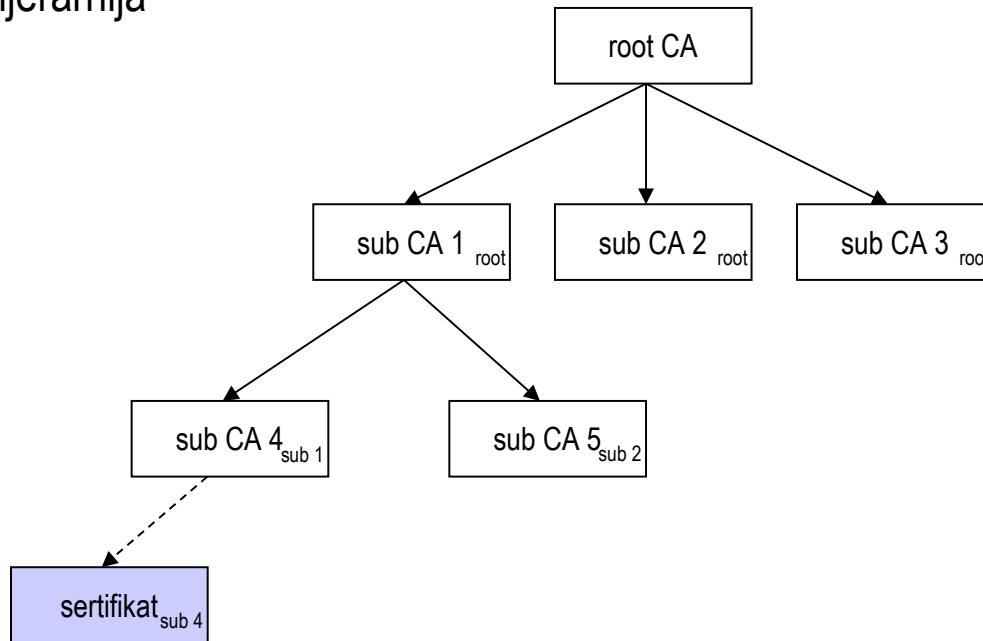


Sertifikati

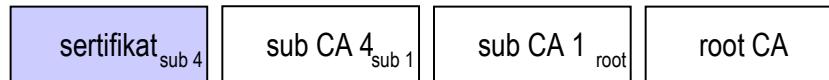
- Certificate Authority (CA)
 - (pravno) lice od poverenja
 - njegov javni ključ je poznat
 - potpisuje sertifikate

Sertifikati

- Ulančavanje sertifikata (certificate chaining)
 - CA može da izda sertifikat sa naznakom da je primalac ovlašćen da izdaje dalje sertifikate
 - CA hijerarhija

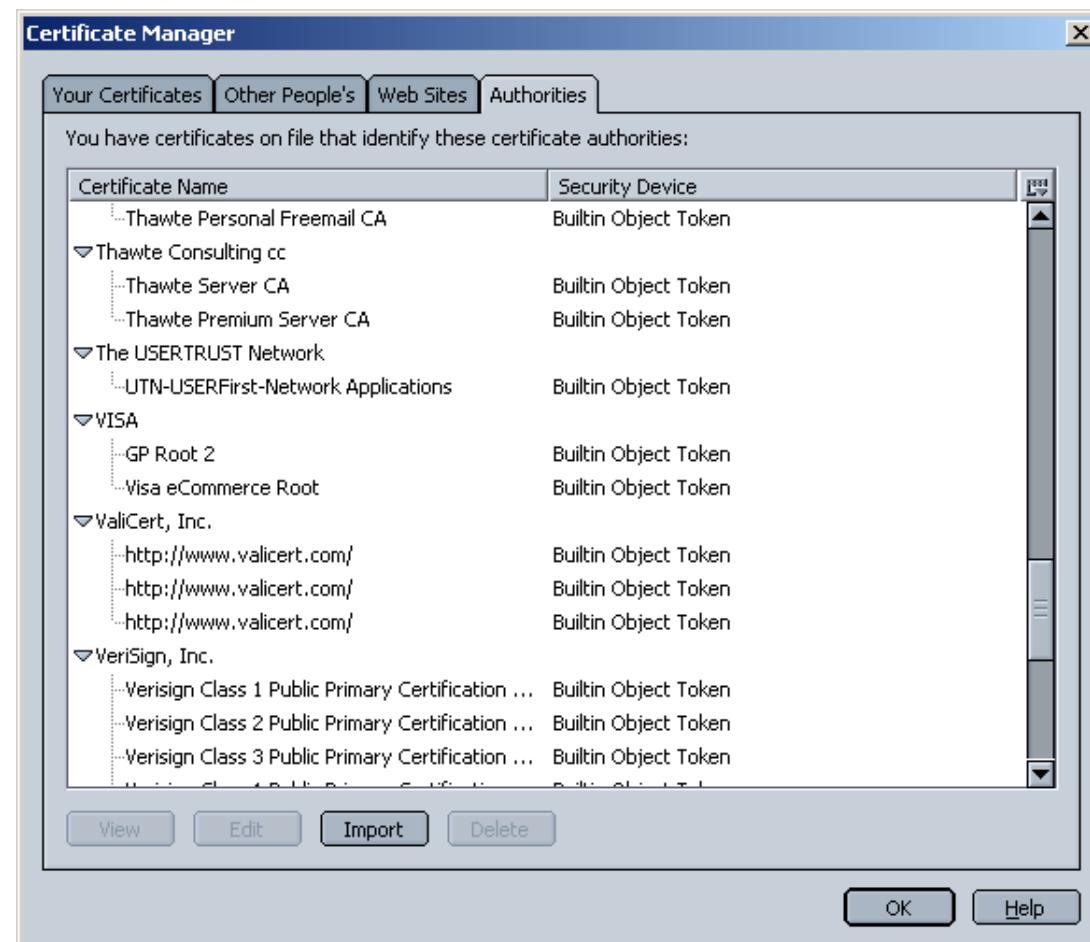


- Lanac sertifikata – putanja od neposrednog CA do korenskog CA



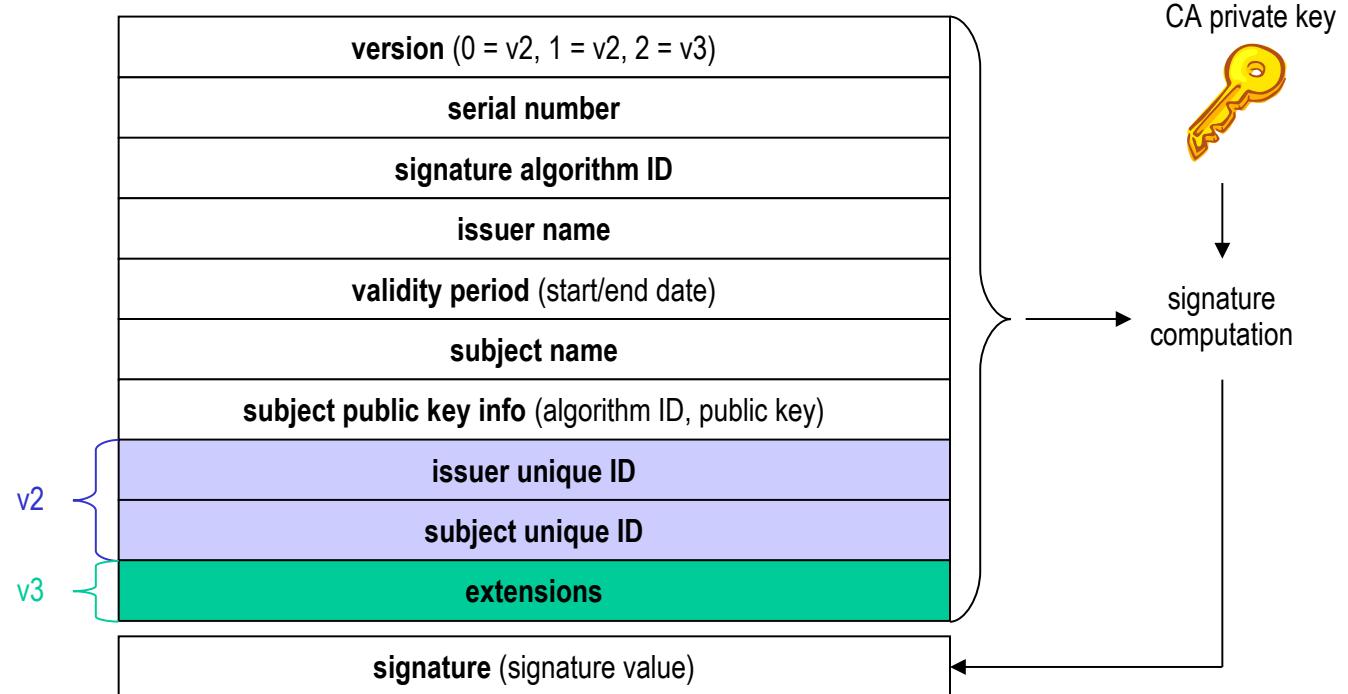
Sertifikati

- “root CA” je self-signed
- browseri sadrže “root CA” sertifikate
- svaki sertifikat sadrži “CA flag”
 - da li vlasnik ima pravo da izdaje nove sertifikate, tj. da li je vlasnik takođe CA



Sertifikati

- X.509 standard



Sertifikati

- X.509 standard
 - primer sertifikata

Version: 3 (0x2)

Serial Number: 1 (0x1)

Signature Algorithm: md5WithRSAEncryption

Issuer: C=CS, L=Novi Sad, O=FTN, OU=Odeljenje za sertifikate, CN=FTN CA, Email=ca@uns.ac.rs

Validity:

Not Before: Jun 8 10:00:00 2004 GMT

Not After: Jun 7 10:00:00 2005 GMT

Subject: C=CS, L=Novi Sad, O=FTN, OU=Katedra za informatiku, CN=Goran Sladić, Email=sladic@uns.ac.rs

Subject Public Key Info:

Public Key Algorithm: rsaEncryption

RSA Public Key: (1024 bit)

Modulus (1024 bit): 00:b3:4e:75:76:fc:4c:c3:bd:61:6c:14:41:8f:47:...

Exponent: 65537 (0x10001)

X.509v3 Extensions:

X.509v3 Basic Constraints

CA: false

Netscape Comment:

OpenSSL Generated Certificate

X.509v3 Subject Key Identifier:

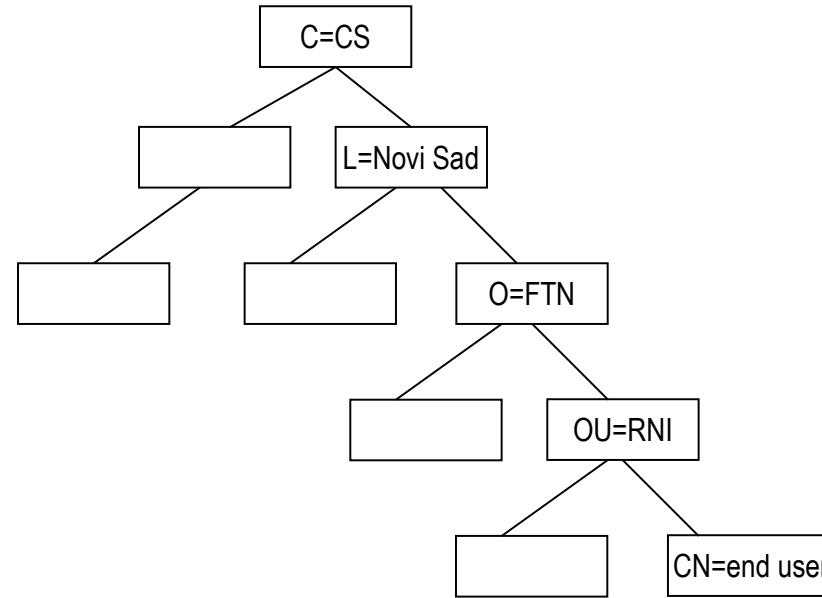
a6:db:b8:78:19:7a:c4:67:23:de:03:a3:ee:d4:26:5e:78:14:71:61

Signature:

9f:15:a8:cb:6c:a9:0d:d4:61:24:b9:7a:bc:29:e4:29:8b:4c:...

Sertifikati

- X.509 standard
 - hijerarhijska organizacija imena (C=CS, L=Novi Sad, O=FTN, ...) potiče od X.500 standarda, sveobuhvatnog direktorijumskog servisa



- svaki čvor stabla ima svoj CA

Sertifikati

- X.509 standard
 - problem distribucije ključeva pretvoren je u problem distribucije imena
 - ljudi sa istim imenom i prezimenom u istoj organizaciji
 - kreiranje jedinstvenih naziva – pretraživanje po imenu više nema smisla
 - John Smith 1 vs John Smith 2 vs John Smith 3

The image shows two windows side-by-side, both titled "Certificate Viewer: "djo"".

Left Window (General Tab):

- This certificate has been verified for the following uses:**
 - SSL Client Certificate
 - SSL Server Certificate
- Issued To:**
 - Common Name (CN): djo
 - Organization (O): o
 - Organizational Unit (OU): o
 - Serial Number: 41:AA:FF:0B
- Issued By:**
 - Common Name (CN): djo
 - Organization (O): o
 - Organizational Unit (OU): o
- Validity:**
 - Issued On: 29.11.2004
 - Expires On: 27.2.2005
- Fingerprints:**
 - SHA1 Fingerprint: 44:6C:BC:77:D9:66:6F:80:60:58:BF:3D:7C:0A:2B:FE:CF:C2:00:9E
 - MD5 Fingerprint: 92:BC:4E:98:EE:8E:BD:B9:D2:17:47:69:02:DB:E5:BF

Right Window (Details Tab):

- Certificate Hierarchy:**
 - djo
- Certificate Fields:**
 - Validity
 - Not Before
 - Not After
 - Subject
 - Subject Public Key Info
 - Subject Public Key Algorithm
 - Subject's Public Key
 - Certificate Signature Algorithm
 - Certificate Signature Value
- Field Value:**
 - 29.11.2004 11:50:51
(29.11.2004 10:50:51 GMT)

Razmena ključeva

- šifrovanje svake pojedine konverzacije posebnim ključem ~ session key
- distribucija ključeva za sesije je poseban problem

Razmena ključeva

- pomoću simetričnog algoritma
 1. Alice traži od Trenta novi session key
 2. Trent generiše session key i šifruje ga dva puta: pomoću Alicinog i Bobovog ključa i obe poruke šalje Alice
 3. Alice dešifruje svoju session key kopiju
 4. Alice šalje Bobu njegovu session key kopiju
 5. Bob dešifruje svoju kopiju
 6. Alice i Bob koriste session key za dalju komunikaciju
 - Trent mora biti apsolutno siguran
 - Trent je potencijalno usko grlo

Razmena ključeva

- pomoću asimetričnog algoritma
 - javna baza podataka sa svim potpisanim javnim ključevima = KDC (Key Distribution Center)
 - Alice uzima Bobov javni ključ iz KDC
 - Alice generiše slučajni session key, šifruje ga Bobovim javnim ključem i šalje ga Bobu
 - Bob dešifruje Alicinu poruku svojim tajnim ključem
 - dalja komunikacija koristi session key
- šta može Eve?
 - ciphertext-only napad
- šta može Mallory?
 - man-in-the-middle napad
 1. Alice šalje Bobu svoj javni ključ; Mallory presreće ovaj ključ i šalje Bobu svoj javni ključ
 2. Bob šalje Alice svoj javni ključ; Mallory presreće i ovaj ključ i šalje Alice svoj javni ključ
 3. kada Bob šalje Alice poruku, Mallory je presreće i otvara (svojim ključem), šifruje ponovo Alicinim i šalje njoj
 4. isto i kada Alice šalje poruku Bobu
 - Alice i Bob nemaju način da provere da li zaista komuniciraju

Razmena ključeva

- interlock protokol
 - Alice šalje Bobu svoj javni ključ
 - Bob šalje Alice svoj javni ključ
 - Alice šifruje poruku Bobovim javnim ključem, i šalje *polovinu poruke* Bobu
 - Bob šifruje svoju poruku Alicinim javnim ključem, i šalje polovinu poruke Alice
 - Alice šalje drugu polovinu poruke Bobu
 - Bob rekonstruiše celu poruku iz dve njene polovine, potom šalje svoju drugu polovinu
 - Alice rekonstruiše celu poruku iz dve polovine
- “polovina poruke”
 - svaki drugi bit
 - prva polovina – hash, druga polovina – sama poruka
- Šta može Mallory?
 - može da presretne ključeve iz koraka 1. i 2.
 - presretanjem polovine poruke iz koraka 3, ne može je dešifrovati svojim tajnim ključem pa šifrovati Bobovim javnim ključem – to više neće biti ta polovina
 - isto i u drugom smeru

Razmena ključeva

- razmena ključeva sa digitalnim potpisima
 - potreban je KDC (Trent) koji potpisuje sve javne ključeve
 - kada Alice i Bob prime javne ključeve, proveravaju ih pomoću Trentovog potpisa
- Mallory ne može da zameni javne ključeve prilikom presretanja komunikacije, jer je njegov javni ključ potписан od strane Trenta da je njegov
- kompromitacija KDC
 - ako Mallory upadne u KDC, dobija Trentov privatni ključ
 - ovaj ključ mu omogućava da podmeće lažne javne ključeve, ali
 - da bi mogao da dešifruje session ključeve, mora biti u stanju da presreće i menja poruke između Alice i Boba

Razmena ključeva

- komunikacija bez prethodne razmene ključeva
 - Alice generiše session ključ, i njime šifruje poruku
 - Alice uzima Bobov javni ključ iz KDC
 - Alice šifruje session ključ Bobovim javnim ključem
 - Alice šalje šifrovanu poruku i šifrovani ključ Bobu (ceo paket se može potpisati)
 - Bob dešifruje session ključ svojim tajnim ključem
 - Bob dešifruje poruku session ključem

Ostali protokoli

- autentifikacija
 - jednosmerne hash funkcije
 - međusobna autentifikacija pomoću interlock protokola
 - Kerberos
- podela tajne
- timestamping
- zero-knowledge proofs
- blind signatures
- elektronske glasačke mašine
- digitalni keš

Dužina ključeva

- sigurnost kriptosistema zavisi od
 - sigurnosti algoritma
 - dužine ključa
- siguran algoritam:
 - nema boljeg načina za razbijanje od brute-force napada
 - teško dostižno u praksi
- brute-force napad je known-plaintext napad
 - realna mogućnost ovakvog napada

Dužina ključeva

- simetrični algoritmi
 - ključ dužine n bita → postoji 2^n mogućih ključeva / pokušaja
 - verovatnoća je 50% da će traženi ključ biti u prvoj polovini pokušaja
 - problem idealan za paralelno procesiranje
 - paralelni računari
 - mreže računara
 - Internet
 - mogućnost pronalaženja ključa: procena troškova i vremena
 - Murov zakon: procesna moć se duplira svakih 18 meseci
 - troškovi se smanjuju 10 puta svakih 5 godina
 - oprema koja je 2012. koštala 1.000.000 € u 2023. košta 100.000 €
 - brzina otkrivanja ključa ~ količina novca
 - procena “vrednosti ključa”, tj. vrednosti informacija koje ključ čuva
 - vrednost informacija može da opada vremenom
 - ključ vredan 100 € nema smisla razbijati opremom od 10.000.000 €
 - dužina ključa se projektuje prema potrebnoj dužini trajanja tajnosti ključa

Dužina ključeva

- simetrični algoritmi
 - hardverski i softverski sistemi za razbijanje
 - softver je oko 1000 puta sporiji od hardvera
 - veliki broj besposlenih servera na Internetu koji se može angažovati (sa ili bez volje administratora)
 - dužina ključa klasičnih algoritama: 56-256 bita
 - preporuka da od 2016 ključevi budu veći od 112 bita

Procena potrebnog vremena/novca za hardverski brute-force napad

Cena	56 bita	64 bita	80 bita	112 bita	128 bita
\$100K	35 sati	1 godina	70.000 god	10^{14} godina	10^{19} godina
\$1M	3.5 sata	37 dana	7000 godina	10^{13} godina	10^{18} godina
\$10M	21 minut	4 dana	700 godina	10^{12} godina	10^{17} godina
\$100M	2 minuta	9 sati	70 godina	10^{11} godina	10^{16} godina
\$1G	13 sekundi	1 sat	7 godina	10^{10} godina	10^{15} godina
\$10G	1 sekunda	5.4 minuta	245 dana	10^9 godina	10^{14} godina
\$100G	0.1 sekunda	32 sekunde	24 dana	10^8 godina	10^{13} godina
\$1T	0.01 sekunda	3 sekunde	2.4 dana	10^7 godina	10^{12} godina

Dužina ključeva

- simetrični algoritmi
 - granice dužine
 - drugi zakon termodinamike
 - čuvanje jednog bita promenom stanja sistema troši energije minimalno kT
 - računar koji radi na temperaturi pozadinskog zračenja ($3,2^{\circ}\text{K}$) bi potrošio energiju koju Sunce emituje tokom 32 godine da napaja 192-bitni brojač koji će da obrne ceo krug
 - napajanje pomoću supernove → 219-bitni brojač

=> 256-bitni ključevi će trajati koliko i Vasiona

Dužina ključeva

- asimetrični algoritmi
 - brute-force napad ne predstavlja testiranje svih mogućih ključeva, nego izračunavanje tajnog ključa na osnovu javnog
 - tajni → javni ~ množenje dva velika prosta broja — računski jednostavno
 - javni → tajni ~ faktorisanje količnika — (za sada) računski složeno
 - period tajnosti ključeva može se odabratи proizvoljno dugo (sa današnjim znanjem matematike)

Dužina ključeva

- NIST preporučena dužina ključeva

Date	Minimum of Strength	Symmetric Algorithms	Factoring Modulus	Discrete Logarithm Key	Elliptic Curve Group	Hash (A)	Hash (B)
(Legacy)	80	2TDEA*	1024	160	1024	160	SHA-1** SHA-224 SHA-512/224 SHA3-224
2016 - 2030	112	3TDEA	2048	224	2048	224	SHA-256 SHA-512/256 SHA3-256
2016 - 2030 & beyond	128	AES-128	3072	256	3072	256	SHA-1
2016 - 2030 & beyond	192	AES-192	7680	384	7680	384	SHA-224 SHA-512/224 SHA-256 SHA-512/256
2016 - 2030 & beyond	256	AES-256	15360	512	15360	512	SHA-384 SHA-512 SHA-3-512 SHA3-512

Dužina ključeva

- NIST preporučeno trajanje ključeva

Key Type <i>Move the cursor over a type for description</i>	Originator Usage Period (OUP)	Cryptoperiod	Recipient Usage Period
Private Signature Key	1-3 years	-	-
Public Signature Key		Several years (depends on key size)	
Symmetric Authentication Key	<= 2 years		<= OUP + 3 years
Private Authentication Key		1-2 years	
Public Authentication Key		1-2 years	
Symmetric Data Encryption Key	<= 2 years		<= OUP + 3 years
Symmetric Key Wrapping Key	<= 2 years		<= OUP + 3 years
Symmetric RBG keys	Determined by design		-
Symmetric Master Key	About 1 year		-
Private Key Transport Key		<= 2 years ⁽¹⁾	
Public Key Transport Key		1-2 years	
Symmetric Key Agreement Key		1-2 years ⁽²⁾	
Private Static Key Agreement Key		1-2 years ⁽³⁾	
Public Static Key Agreement Key		1-2 years	
Private Ephemeral Key Agreement Key		One key agreement transaction	
Public Ephemeral Key Agreement Key		One key agreement transaction	
Symmetric Authorization Key		<= 2 years	
Private Authorization Key		<= 2 years	
Public Authorization Key		<= 2 years	

Dužina ključeva

- NIST preporučeni ekvivalenti za dužinu ključeva

Symmetric Key Size (bits)	RSA and Diffie-Hellman Key Size (bits)	Elliptic Curve Key Size (bits)
80	1024	160
112	2048	224
128	3072	256
192	7680	384
256	15360	521

Dužina ključeva

- brute-force napadi na jednosmerne hash funkcije
 - za dati hash $H(M)$ napadač želi da nađe poruku M' tako da je $H(M)=H(M')$
 - napadač želi da nađe dve poruke, M i M' , takve da je $H(M)=H(M')$ ~ birthday attack
 - za hash funkciju koja generiše izlaz od n bita
 - prvi napad zahteva testiranje 2^n slučajnih poruka
 - drugi napad zahteva testiranje $2^{n/2}$ slučajnih poruka
 - za odbranu od birthday napada potrebno je izabrati hash funkciju sa duplo dužim izlazom nego za prvi napad

Upravljanje ključevima

- u praksi najranjiviji deo sistema

`login: root`

`password: root`

- \$100M za brute-force napad ili \$100K za podmićivanje?
- loša implementacija
 - DiskLock for Mac – DES algoritam za šifrovanje fajlova, ali se ključ smešta u fajl ☺ ☺ ☺

Upravljanje ključevima

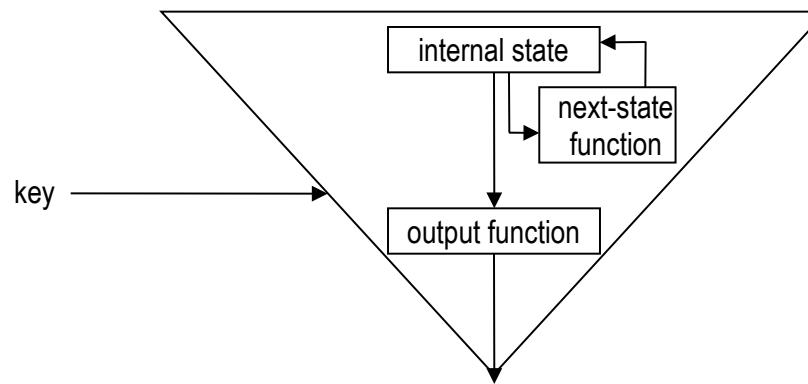
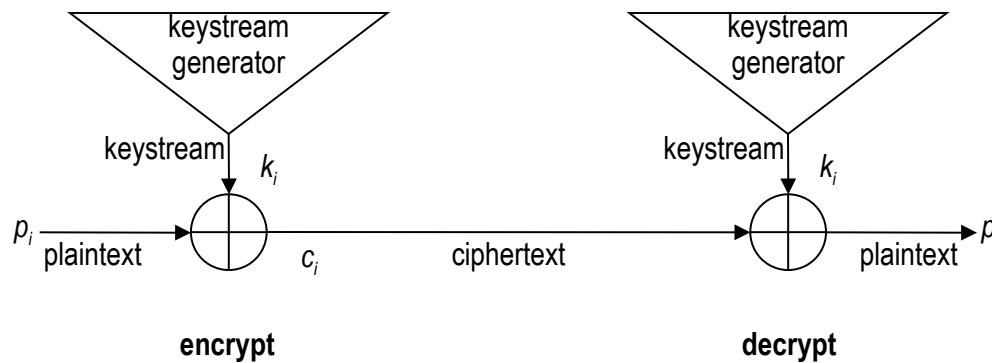
- generisanje ključeva
 - redukovan prostor ključeva
 - upotreba samo ASCII karaktera za ključeve
 - loš izbor ključeva
 - ime devojke, kućnog ljubimca, broj lične karte
 - dictionary attack
 - duže fraze kao lozinke
 - izračunavanje hash vrednosti za duži string koji sadrži neku lako pamтивu fazu
 - izbegavati suviše poznate fraze

Upravljanje ključevima

- distribucija ključeva
- skladištenje ključeva
- backup
- “rok trajanja” ključa

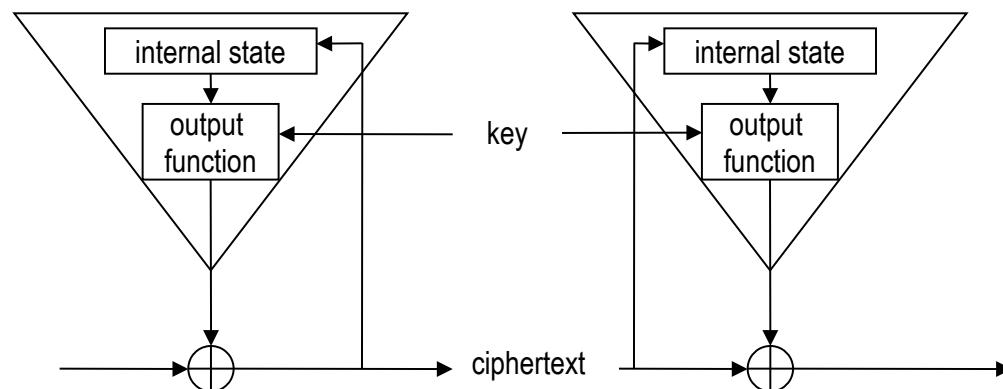
Tipovi algoritama

- block cipher
 - operišu nad blokovima otvorenog i šifriranog teksta
 - blok je tipično 64 bita
- stream cipher
 - operišu nad tokom otvorenog/šifriranog teksta po 1 bit/bajt/reč istovremeno
 - keystream generator



Tipovi algoritama

- stream cipher
 - self-synchronizing stream cipher
 - next-state function = ciphertext

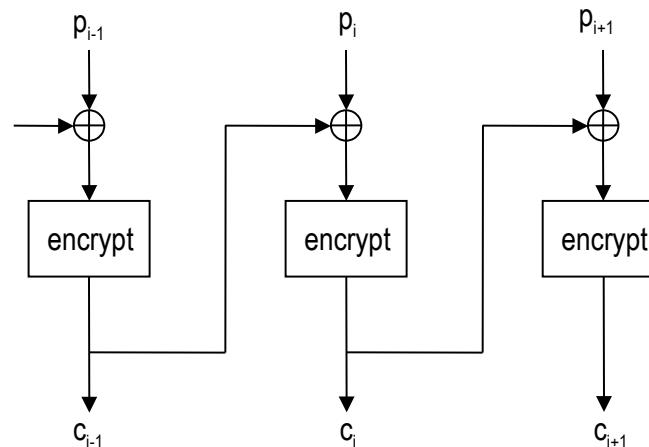


Tipovi algoritama

- block vs stream
 - block algoritmi se mogu implementirati kao stream i obrnuto
 - “block šifre operišu nad podacima sa fiksnom transformacijom nad blokovima otvorenog teksta; stream šifre operišu sa transformacijama nad pojedinim ciframa otvorenog teksta koje se menjaju tokom vremena”

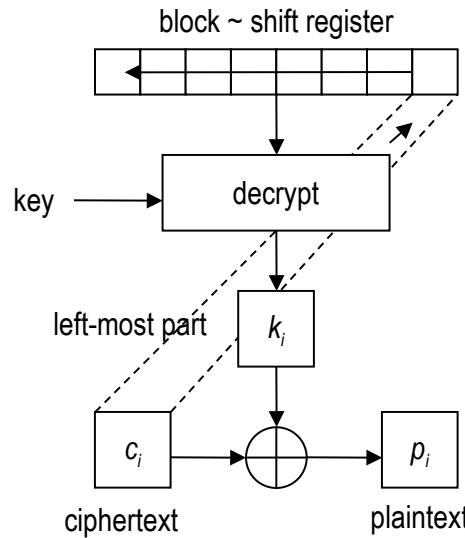
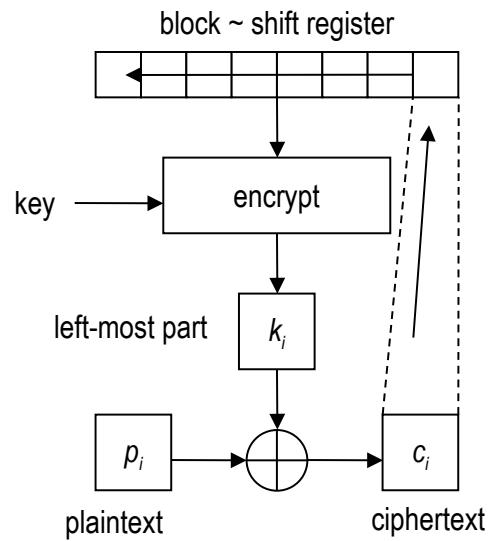
Režimi rada

- electronic codebook (ECB)
 - jedan blok otvorenog teksta se uvek šifruje u isti blok šifriranog teksta
 - moguće je napraviti rečnik (codebook) sa svim kombinacijama otvorenih i šifriranih blokova
 - podložno aktivnim napadima (Mallory)
- cipher block chaining (CBC)
 - otvoreni tekst narednog bloka se XORuje sa šifriranim tekstrom prethodnog bloka
 - prvi blok se XORuje sa slučajnim inicijalizacionim blokom (“vektorom”)
 - dešifrovanje analogno šifrovanju – nakon dešifrovanja bloka on se XORuje sa prethodno dešifrovanim blokom



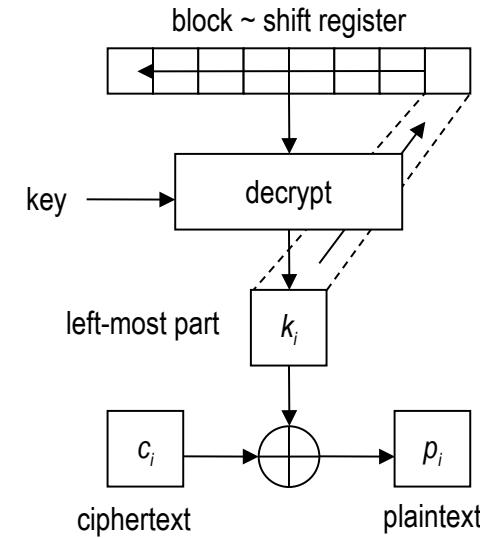
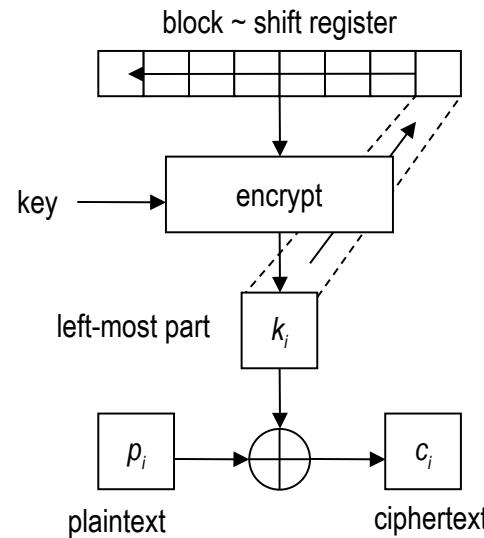
Režimi rada

- cipher feedback (CFB)
 - blok šifra implementirana kao samosinhronizujuća stream šifra
 - blok se tretira kao red (queue), inicijalno popunjen slučajnim sadržajem
 - element reda može biti velik n bita, gde je $n <$ veličina bloka
 - blok se šifrira, i kraj reda se XORuje sa ulaznim podatkom iz otvorenog teksta – tako se dobija izlazni podatak, koji se upisuje i na početak reda



Režimi rada

- output feedback (OFB)
 - slično kao CFB, s tim što se na početak reda dodaje element iz rezultata šifrovanja (pre XORovanja)



Režimi rada

- rezultat šifrovanja različitim režimom rada

