

MBROJTJA DHE SIGURIA E SISTEMEVE OPERATIVE

KAPITULLI 8

Prof. Ass. Dr. Isak Shabani

MBROJTJA E SISTEMEVE OPERATIVE

- Qëllimet e Mbrojtjes
- Zanafilla e Mbrojtjes
- Domeni i Mbrojtjes
- Matrica e Qasjes
- Zbatimi i matricës për qasje
- Kontrolli i qasjes
- Revokimi i të drejtave për qasje
- Mbrojtja e bazuar në mundësi
- Mbrojtja me bazë gjuhësore

Qëllimet e Mbrojtjes

- Sistemet operative përbehen nga grumbuj objektesh të harduerit apo softuerit
- Secili objekt ka një emër unik e që mund t'i qasemi përmes operacioneve të caktuara dhe të përcaktuara qartë
- Problemi i mbrojtjes – është që të sigurohet se secilit objekt i qasemi me të drejtë dhe vetëm nga ato procese që iu lejohet qasja
 - politika të paracaktuara dhe mundësia e ndryshimit të tyre
 - qasje e (pa)autorizuar
 - ndarja e hapësirës fizike me emër të njëjtë
 - (keq)shfrytëzimi

Zanafilla e Mbrojtjes

- Parimi i privilegjit më të ulët
- Programeve, shfrytëzuesve, sistemeve duhet t'u epen vetëm privilegjet e nevojshme sa u mjaftojnë për të kryer punët e tyre
- llogarie të veçante për secilin shfrytëzues
- funksionalitet në varësi të rolit
- kufizuar në funksionalizimin e:
 - shërbimeve të veçanta
 - qasjes në distancë
 - orareve të caktuara kohore
- listën për kontrollet e qasjeve (ACL)

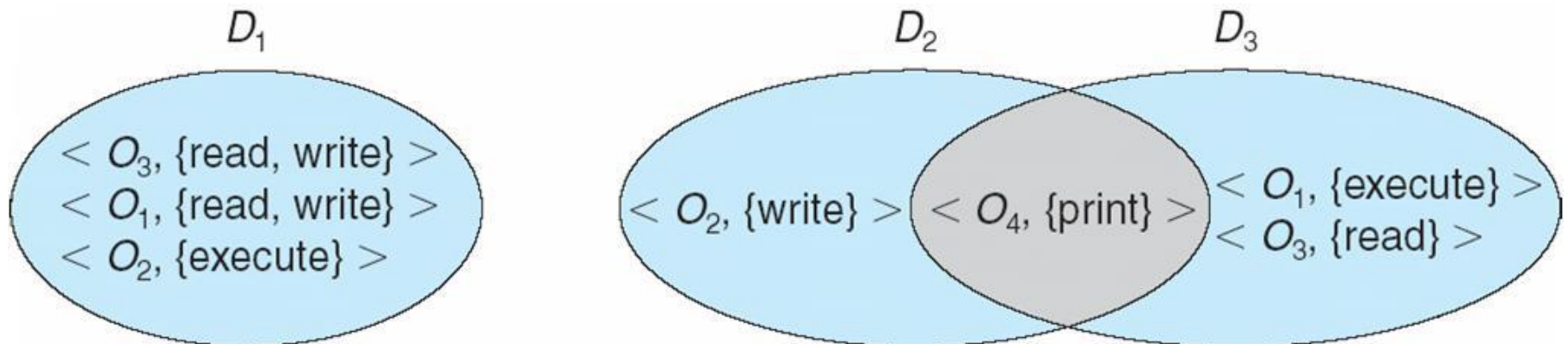
Domeni i Mbrojtjes

përbërja e domenit

- procesi operon brenda një domeni të sigurisë, i cili saktëson resurset që procesi mund t'u qaset
- domeni përcakton një grup objektesh dhe llojet e operacioneve që mund të thirren në secilin objekt
- mundësia për të ekzekutuar një operacion në një objekt është një

e drejtë për qasje

<emri - i objektit, grupi - i të drejtave>



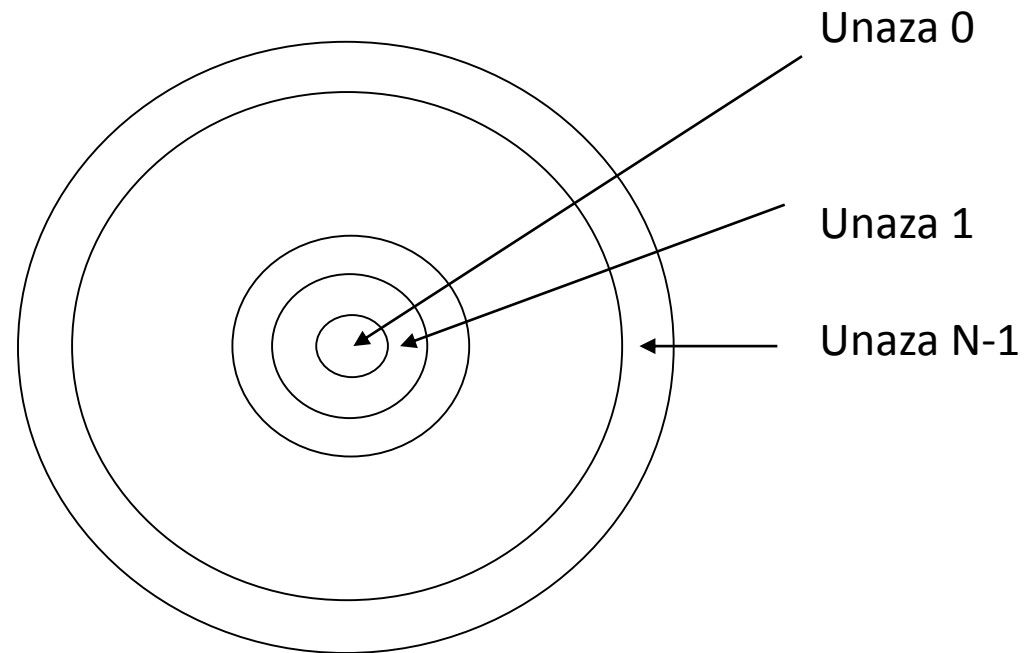
Zbatimi i Domenit te UNIX

- sistemi përbëhet nga dy domene
 - shfrytëzuesi
 - mbikëqyrësi
- UNIX
 - domeni = ID e shfrytëzuesit
 - ndërrimi i domenit arrihet përmes skedarit sistemor
 - secili skedar ka të shoqëruar bit-in e domenit
 - kur ekzekutohet një skedar dhe `setuid = on`, atëherë user-ID bëhet sikur i krijuesit të skedarit që po ekzekutohet. Kur të përfundoj ekzekutimi user-ID kthehet në gjendjen e mëparshme

Zbatimi i Domenit te MULTICS

- Le të jenë D_i dhe D_j dy domene unazore

○ nëse $j < i \rightarrow D_i \subset D_j$



Struktura unazore e MULTICS-it

Matrica e Qasjes

- mbrojtja të shikohet në formën abstrakte si matricë e qasjes
 - rreshtat përfaqësojnë domenet
 - kolonat përfaqësojnë objektet
- qasjet (i, j) janë një grup i operacioneve që një operacion i ekzekutuar në domenin i , mund të thirri në objektin j

<i>Objekti</i> <i>Domeni</i>	O1	O2	O3	Printeri
D1	<i>Read</i>		<i>read</i>	
D2				<i>Print</i>
D3		<i>Read</i>	<i>execute</i>	
D4	<i>read write</i>		<i>read write</i>	

Matrica e Qasjes

Shfrytëzimi i matricës për qasje

- Nëse një proces në domenin D_i provon të bëjë një operacion në objektin O_j , operacioni duhet të jetë në matricën për qasje
- Matrica mund të zgjerohet për të ofruar mbrojtje dinamike
 - shtimi i operacioneve, fshirja e të drejtave për qasje
 - të drejta speciale për qasje
 - krijuesi i O_i
 - kopjimi i operacionit prej O_i në O_j
 - kontrolli – D_i mund të ndryshoj të drejtat e qasjes së D_j
 - transferimi – kalimi prej D_i në D_j
- Dizajni i matricës për qasje ndanë mekanizmin prej politikave
 - Mekanizmi
 - sistemi operativ ofron matricën për qasje dhe rregullat
 - siguron që matrica mund të ndërrohet vetëm nga persona të autorizuar dhe rregullat janë saktë të përforcuara
 - Politikat
 - shfrytëzuesit përcaktojnë politikat
 - kush mund t'i qaset cilave objekte dhe në çfarë mënyre

Zbatimi i matricës për qasje

- secila kolonë = lista e kontrollit të qasjes për një objekt
 - kush mund të bëjë cilat operacione
- secili rresht = lista e mundësive (sikur çelës)
 - për secilin domen, operacione që mundësohen në një objekt

<i>Objekti</i> <i>Domeni</i>	O1	O2	O3	Printeri	D1	D2	D3	D4
D1	<i>read</i>		<i>read</i>			<i>switch</i>		
D2				<i>Print</i>			<i>switch</i>	<i>switch</i>
D3		<i>Read</i>	<i>execute</i>					
D4	<i>read</i> <i>write</i>		<i>read write</i>		<i>switch</i>			

Matrica e qasjes me domenet si objekte

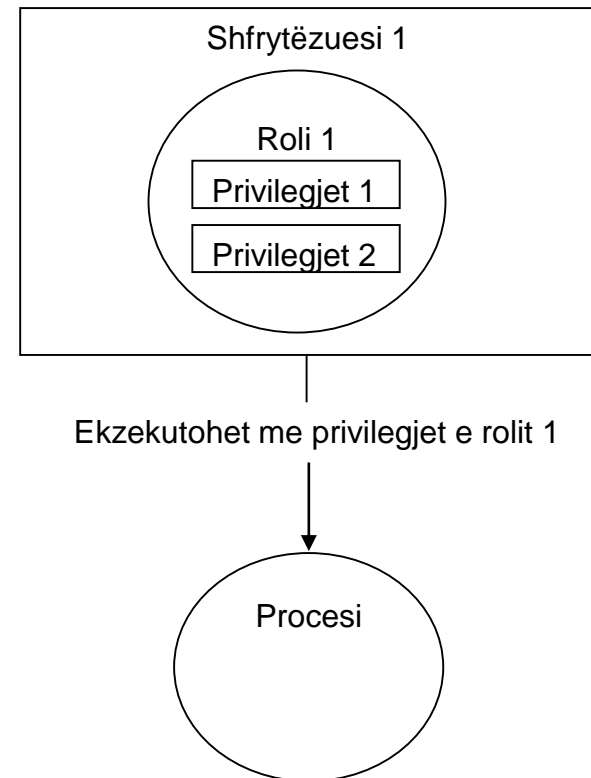
Kontrolli i qasjes

- mbrojtje iu ofrohet edhe burimeve tjera që nuk janë skedarë
- Solaris 10 ofron kontrollin e qasjes të bazuar në rol, për të zbatuar privilegjin më të ulët

- privilegji është e drejta për të ekzekutuar thirrjet sistemore ose për të përdorë ndonjë opsion brenda thirrjes sistemore

- mund t'u shoqërohet proceseve

- shfrytëzuesve u shoqërohen role që garantojnë qasje në privilegje dhe programe



Revokimi i të drejtave për qasje

- Lista e të drejtave për qasje – fshirja e të drejtave për qasje nga lista e qasjes
 - e thjeshtë
 - e menjëhershme
- Lista e mundësive – është një skemë e nevojshme për të lokalizuar mundësitë në sistem para se ato të mund të revokohen
 - ri-kërkimi
 - treguesit paraprak
 - veprime të tërthorta
 - çelësat

Mbrojtja e bazuar në mundësi

- HYDRA
 - grup i fiksuar i të drejtave për qasje i njohur dhe me mundësi interpretimi nga sistemi
 - interpretimi i të drejtave të qasjes të përcaktuar nga shfrytëzuesi të ekzekutuara vetëm nga shfrytëzuesit e programeve; sistemi ofron qasje të mbrojtur për shfrytëzimin e këtyre të drejtave
- Sistem Cambridge CAP
 - mundësi e shënimeve – ofron mundësitë standarde read, write, execute të segmenteve individuale të ruajtjes të shoqëruara me objekte
 - mundësi e softuerit – interpretimi i lihet nënsistemit, përmes procedurave të tyre të mbrojtura

Mbrojtja me baze gjuhësore

- saktësimi i mbrojtjes në një gjuhë programuese mundëson një nivel të lartë të përshkrimit të politikave për shpërndarje dhe shfrytëzim të resurseve
- zbatime gjuhësore mund të ofrojnë softuer për të mundësuar mbrojtjen kur mungojnë përkrahës harduerik automatik për kontroll
- interpretimi i specifikave të mbrojtjes për të gjeneruar thirrje në çfarëdo sistemi mbrojtës që ofrohet nga hardueri dhe sistemi operativ

SIGURIA E SISTEMEVE OPERATIVE

- Problemi i Sigurisë
- Programet Kërcënuese
- Kërcënimet e Sistemit dhe të Rrjetës
- Kriptografia si mjet sigurie
- Vërtetimi i Shfrytëzuesit
- Implementimi i sigurisë mbrojtëse
- “Firewall”-at për mbrojtjen e sistemeve dhe rrjetës
- Klasifikimet e Sigurisë Kompjuterike
- Shembull: WINDOWS XP

Problemi i Sigurisë

Siguria është po aq e brishtë sa edhe hallka më e brishtë

- OBJEKTIVI

- sulmet dhe kërcënimet e sigurisë
 - bazat e enkriptimit, vërtetësisë, dhe hash-ingut
 - shfrytëzimi i kriptografisë në kompjuterikë
 - kundërmasat ndaj sulmeve të sigurisë
-
- ambienti i jashtëm i sistemit, mbrojtja e resurseve të sistemit
 - ndërhyrësit keqdashës (krekerat) tentojnë të thyejnë sigurinë
 - kërcënimi është cenim potencial i sigurisë
 - sulmi është një tentim për të thyer sigurinë
 - sulmi mund të jetë aksidental apo keqdashës
 - lehtësia e mbrojtjes ndaj keqpërdorimeve aksidentale kundrejt atyre keqdashëse

Programet Kërcënuese

• KATEGORITË

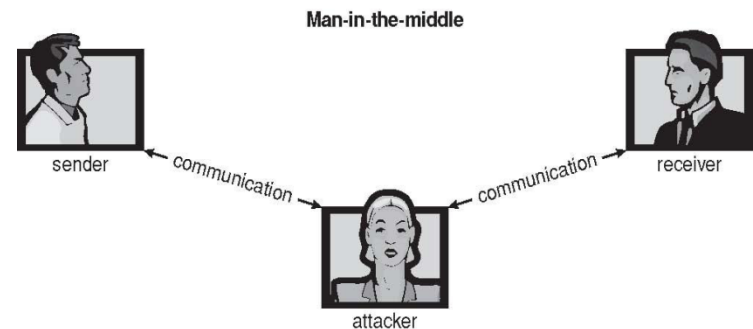
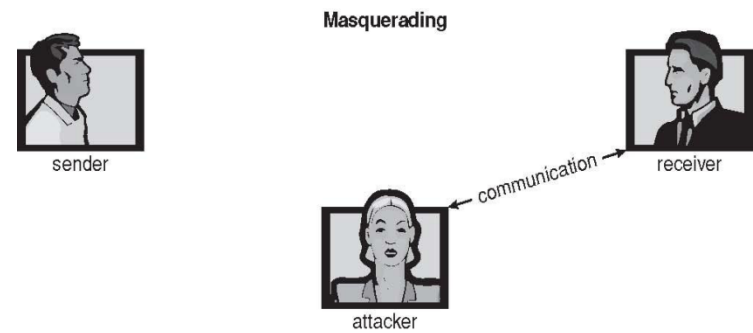
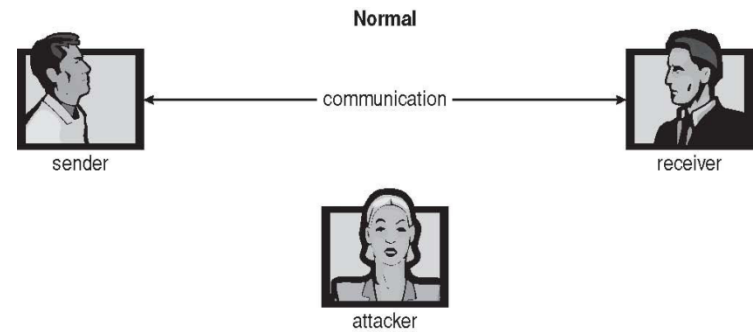
- thyerja e fshehtësisë
- thyerja e integritetit
- thyerja e disponueshmërisë
- vjedhja e shërbimit
- mohimi i shërbimit

• METODAT

- maskarada (thyerja e vërtetësisë)
- sulmi i ripërsëritur
 - modifikimi i mesazhit
- sulmi “njeriu në mes”
- rrëmbimi i sesionit

• NIVELET

- fizik
- njerëzor,
- sistemit operativ
- rrjetit



Programet kërcënuese

- Programet kërcënuese:

- kali i Trojës (ang. Trojan Horse)
- dera e pasme (ang. Trap Door)
- bomba logjike (ang. Logic Bomb)
- ngecja dhe tamponi i stërmbushur (ang. Stack & Buffer Overflow)

- Viruset

- pjesë të kodit të përfshira në një program legjitim
- specifik për arkitekturën e CPU-së, sistemit operativ, aplikacioneve
- zakonisht i sajuar përmes e-mail-it ose makro-ve

skedar, rrënjë, makro, kod burimor, polimorfet, enkriptuar, padukshëm, tuneli, shumë-pjesshëm, blinduar

makro në Visual Basic që do të bëjë ri-formatimin e hard diskut

```
Sub AutoOpen ( )
```

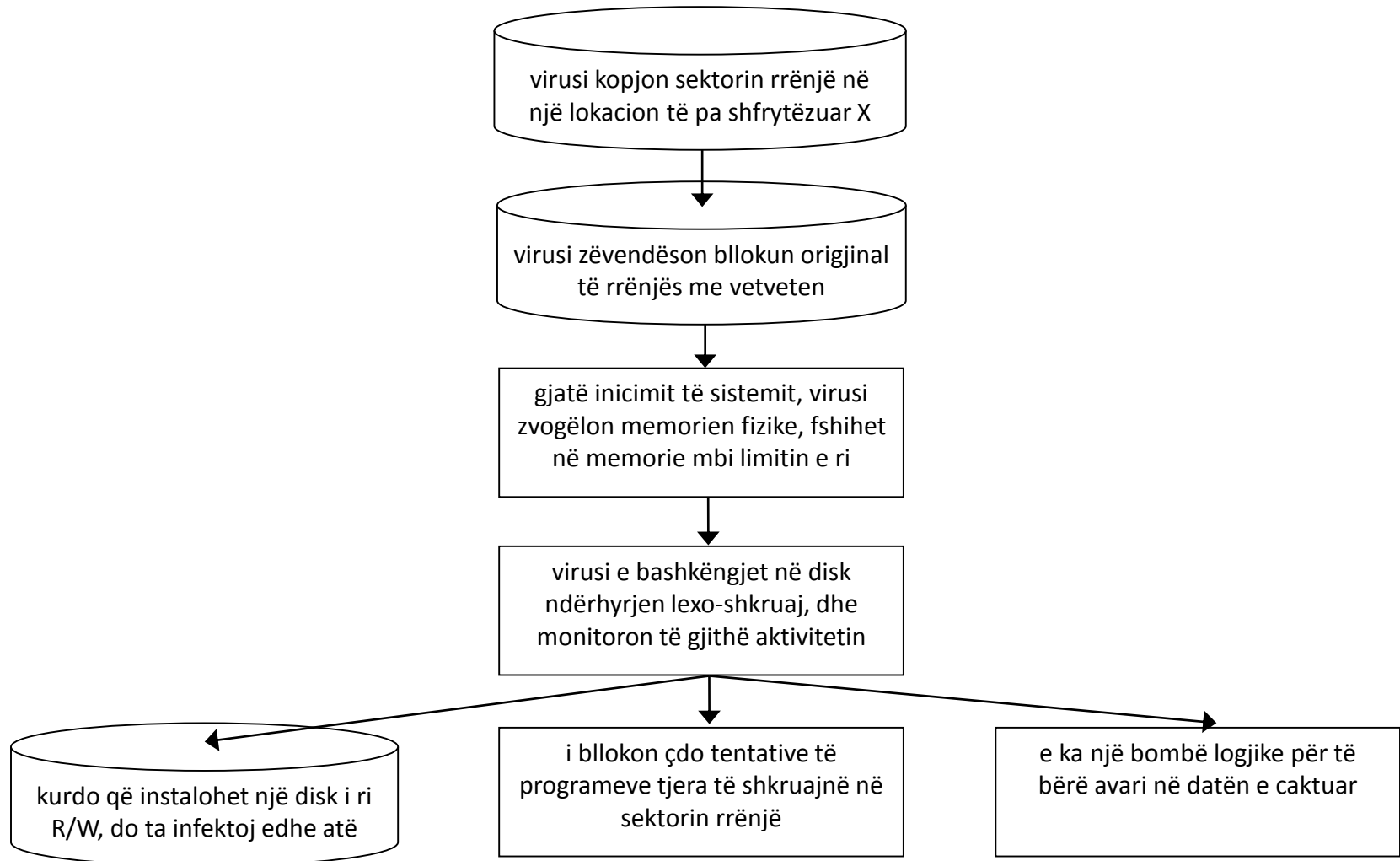
```
Dim oFS
```

```
Set oFS = CreateObject ("Scripting.FileSystemObject")
```

```
vs = Shell ("c:command.com /k format c:",vbHide)
```

```
End Sub
```

Virusi kompjuteri në sektorin iniciues



Një virus i sektorit iniciues në kompjuter

Kërcënimet e Sistemit dhe të Rrjetës

- Karremat (ang. Worms)

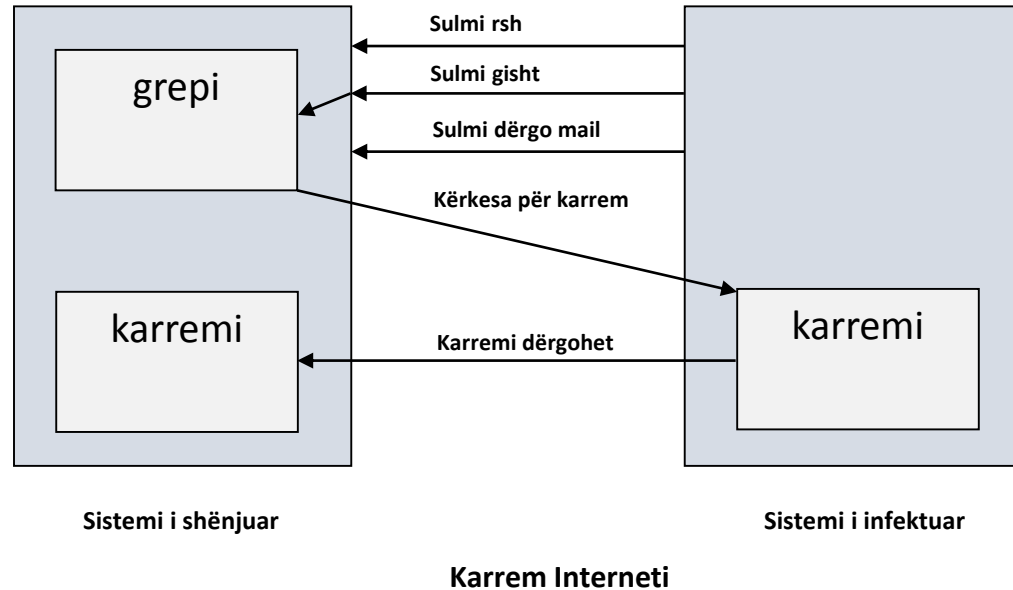
- shfrytëzojnë mekanizmin e vezës; programe të pavarura

- Skanimi i Porteve

- tentime të automatizuara për kyçe në një rang të porteve në një apo një rang të IP adresave

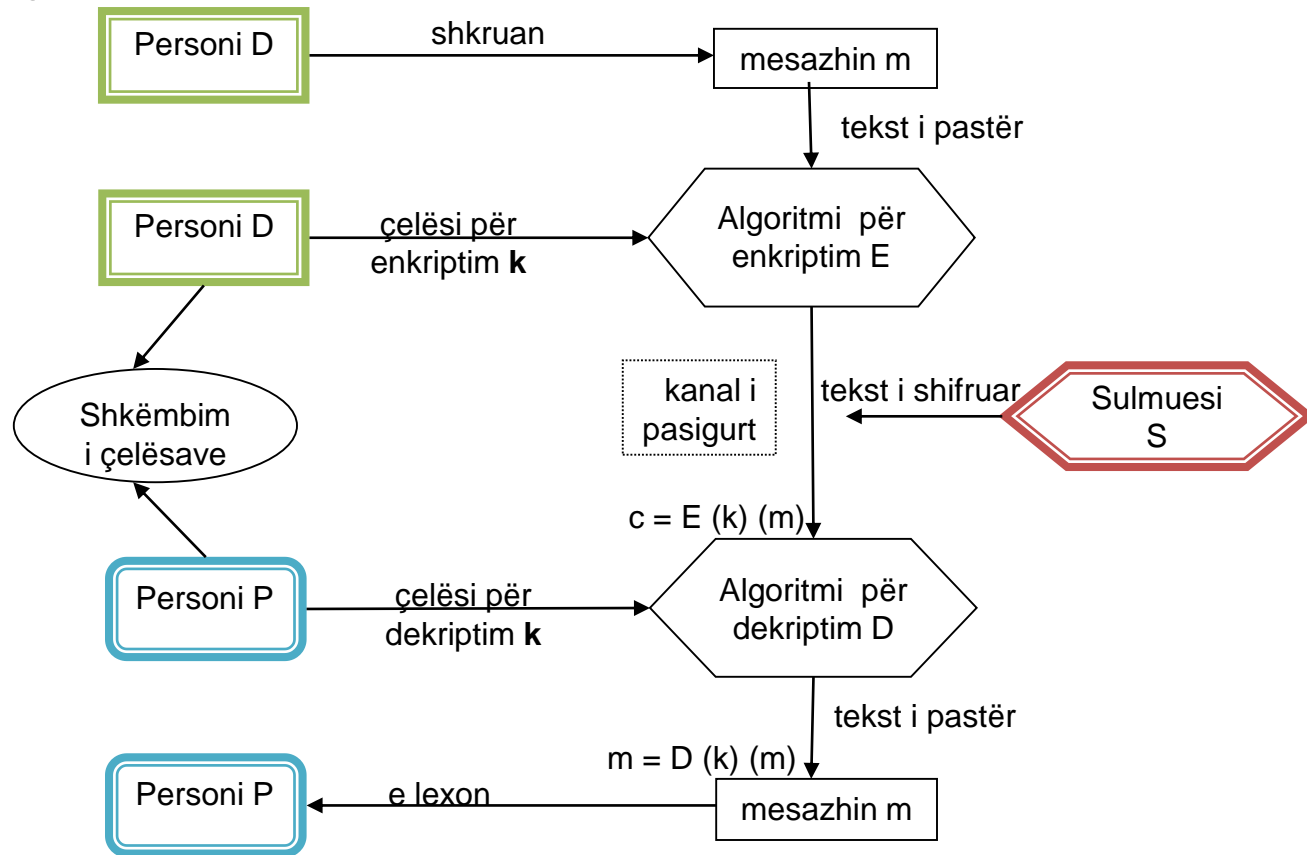
- Refuzimi i Shërbimit

- mbingarkimi i kompjuterit të shënjuar duke i pamundësuar që të bëjë ndonjë punë tjetër
- refuzimi i shërbimit i shpërndarë vjen nga shumë drejtime në të njëjtën kohë



Kriptografia si mjet sigurie

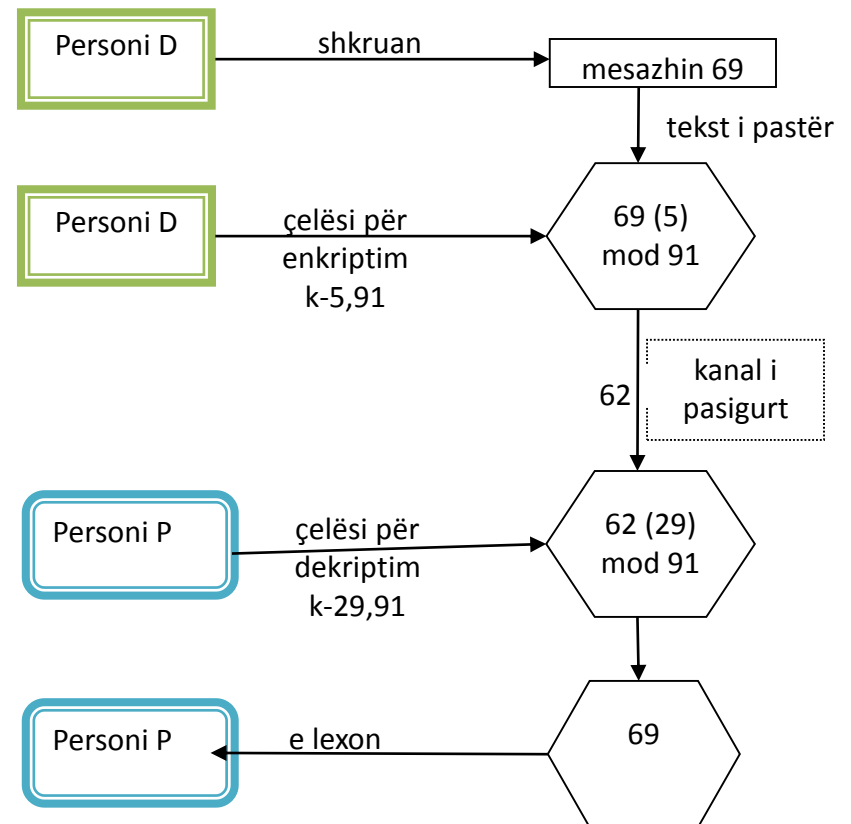
- Vegël e sigurisë më e përhapur
 - burimi dhe destinimi i mesazhit nuk janë të besueshëm pa kriptografi
- Bazuar në sekrete (çelësi)



Komunikimi i sigurt përmes mediumit të pasigurt

Enkriptimi

- enkriptimi simetrik (triple DES, AES, twofish, RC5, RC4)
- enkriptimi asimetrik (RSA)
- kufizon grupin e mundshëm të pranimit të një mesazhi
 - autentifikimi
- dëshmon identitetin e dërguesit
- dëshmon për origjinalitetin e mesazhit
- shpërndarja e çelësve – certifikatat digjitale
- zbatimi i kriptografisë: TCP, SSL, IKE, VPN



Enkriptim dhe dekriptim përmes kriptografisë asimetrike

Vërtetimi i Shfrytëzuesit

- vendimtar është identifikimi i drejtë i shfrytëzuesit, sepse mbrojtja e sistemit varet nga ID e shfrytëzuesit
- identiteti i shfrytëzuesit në shumicën e rasteve vendoset nga fjalëkalimi, mund të konsiderohet rast special ose i çelësive ose i mundësive
 - gjithashtu mund të përfshijë diçka që shfrytëzuesi ka dhe/apo i atribuohet
- fjalëkalimet duhet të mbahen sekrete
 - ndërrimi i shpeshtë i fjalëkalimit
 - shfrytëzimi i fjalëkalimeve që nuk janë të lehtë për t'u qëlluar
 - mbajtja e shënimit për të gjitha tentim-qasjet e dështuara
- fjalëkalimet mund të jenë edhe të enkriptuara apo edhe për një shfrytëzim të vetëm

Implementimi i sigurisë mbrojtëse

- teoria më e zakonshme e sigurisë është ajo e mbrojtjes së thellë – me shumë shtresa të sigurisë
- politikat e sigurisë përshkruajnë se çfarë po sigurohet
- vlerësimi i dobësisë krahason gjendjen reale të sistemi/rrjetit krahasuar me politikat e sigurisë
- zbulimi i ndërhyrjeve mundohet të zbuloj ndërhyrjet që kanë ndodh apo është tentuar
 - zbulimi bazuar në nënshkrim që shikon modele të sjelljes specifike
 - zbulimi i anomalive që shikon për sjelljet jo të zakonshme
 - alarmet e rrejshme, ndërhyrjet e pavërejtura - paraqesin problem
- mbrojtja nga viruset
- kontroll, llogaridhënie, dokumentim i aktiviteteve të sistemit /rrjetit

“Firewall”-at për mbrojtjen e sistemeve dhe rrjetës

- firewall i rrjetit vendoset në mes të sistemeve të besuara dhe atyre jo të besuara
 - kufizon qasjen në rrjetë në mes të këtyre dy domeneve të sigurisë
- firewall mund të përdoret si tunel apo i rremë
 - tuneli mundëson protokolleve të ndaluara të qarkullojnë përmes protokolleve të lejuara (p.sh. telnet përmes HTTP)
 - firewall-i vendosin zakonisht bazuar në emrin e nikoqirit ose IP adresën që mund të jetë edhe e rremë
- firewall personal – është një shtresë e softuerit të një nikoqiri
 - mund të monitoroj/kufizoj trafikun prej dhe nga një nikoqir
- firewall i aplikacionit me prokurë – e kuptojnë protokollin e aplikacionit dhe mund ta kontrollojnë atë (siç është SMTP)
- firewall për thirrjet sistemore – monitorojnë të gjitha thirrjet sistemore të rëndësishme dhe vendosin rregulla për to (p.sh. ky program mund të ekzekutoj atë thirrje sistemore)

Klasifikimet e Sigurisë Kompjuterike

- Departamenti i Mbrojtjes i SHBA-ve ka themeluar 4 divizione të sigurisë së kompjuterëve: A, B, C, dhe D
- D – siguri minimale
- C – ofron mbrojtje të mençur përmes kontrollit
 - ndahet në C1 dhe C2
 - C1 identifikon shfrytëzuesit që bashkëpunojnë me nivel të njëjtë të sigurisë
 - C2 mundëson kontroll të qasjes në nivel të shfrytëzuesit
- B – të gjitha tiparet që i ka edhe C, megjithatë secili objekt mund të ketë klasifikimin unik të ndjeshmërisë
 - ndahen në B1, B2, dhe B3
- A – shfrytëzon dizajn formal dhe teknika të verifikimit për të garantuar sigurinë

Shembull: Windows XP

- Siguria është e bazuar në llogari të shfrytëzuesit
 - secili shfrytëzues ka një ID unike të sigurt
 - logimi në ID krijon një talon të sigurt të qasjes
 - përfshinë ID të sigurt për shfrytëzuesin, për grupe të shfrytëzuesëve, dhe privilegje speciale
 - secili proces merr një kopje të talonit
 - sistemi kontrollon talonin për të përcaktuar nëse qasja është e lejuar apo ndaluar
- Shfrytëzon një subjekt model për të siguruar qasje të sigurt. Subjekti përcjell dhe menaxhon lejet për secilin program që shfrytëzuesi ekzekuton
- Secili objekt në Windows XP ka një tipar të sigurisë të përcaktuar nga një përshkrues i sigurisë
 - Për shembull: një skedar ka një përshkrues të sigurisë që shënon lejen e qasjes për të gjithë shfrytëzuesit