

Politikat dhe metapolitikat

Qëllimet dhe objektivat

- Metapolitikat dhe politikat si manifestim i tyre
- MLS si një shembull politike
- Nivelet e sensitivitetit dhe nivelet e autorizimit
- Relacioni i dominimit ndërmjet niveleve
- Qasja e leximit dhe qasja e shkrimit

Përmbajtja

- 1 Politikat
- 2 Një shembull politike (MLS)
 - Nivelet e sensitivitetit
 - Nivelet e autorizimit
 - Dominimi
 - Shkrimi i sigurt
- 3 Modeli Bell dhe LaPadula (BLP) i sigurisë
 - Vetitë e qetësisë

Si e përkufizojmë sigurinë

- Në kapitullin e parë thamë se, në termat më të përgjithshëm, *siguria* duket se ka kuptimin e diç si „mbrojtjes së aseteve kundrejt kërcënimeve“.
- Por kjo çështje është shumë specifike për kontekstin. Siguria është shumë e ndryshme për:
 - një sistem telefoni pa tela
 - një sistem baze të dhënash ushtarake
 - një sistem banke online
- Në qoftë se këto kanë nocione të ndryshme përkatëse sigurie, si specifikohen kërkesat e sigurisë për një sistem të dhënë.

Politikat

- Shpesh, siguria për një sistem të dhënë definohet në terma të një *politike sigurie*.
- *Politikë* është një bashkësi rregullash për implementim të qëllimeve specifike të sigurisë.
- Një mënyrë tjetër për ta menduar është si kontratë ndërmjet disenjuesit/implementuesit të sistemit dhe shfrytëzuesit. Ajo duhet të jetë si e arritshme (e mundur për t'u përcjellur) ashtu edhe adekuate për qëllimet e synuara.

Eksperiment mental

- **Regjistrimet akademike të studentëve ruhen në kompjuterë në universitet. Disenjoni një politikë sigurie për t'i mbrojtur.**
- Do të mund të fillonit duke bërë pyetjet:
 - 1 Ç'do të thotë „për t'i mbrojtur“?
 - 2 Cilat janë kërcënimet potenciale?
 - 3 Cilat nga aspektet vijuese janë të rëndësishme këtu: konfidencialiteti, integriteti, dispozicioni?
 - Po autorizimi dhe mos hedhja poshtë?
 - 4 Kush janë palët e interesuara, d.m.th. interesat e kujt rrezikohen?
 - 5 A ka konflikt ndërmjet intereseve të tyre? Si zgjidhen këto konflikte interesash?

Vlerësimi i një politike

- Në qoftë se një politikë është një bashkësi rregullash, si vendosim nëse ato janë bashkësia e duhur e rregullave?
- Një bankë do të mund të kishte të vendosur një politikë me bashkësinë vijuese të rregullave, ndërmjet tjerash:
 - 1 Stafi nuk mund të përdorë numrat e kontove bankiere të klientëve në dokumente/fajla/postime.
 - 2 Dokumentet që përmbajnë numra kontosh bankiere duhet të shkatërrohen përveç në qoftë se konsiderohen të domosdoshëm.
 - 3 Dokumentet që përmbajnë numra kontosh dhe që konsiderohen të domosdoshme për mbajtje duhet të mbahen në ruajtje të sigurt.
- Këto rregulla kanë kuptim vetëm në shërbim të një qëllimi më të madh.
 - Cili është ky?

Metapolitika kundrejt politikës

- Një dallim i dobishëm ndërmjet *metapolitikës* dhe politikës:
 - *Metapolitikë*: Qëllimet kryesore të sigurisë të sistemit.
 - *Politikë*: Rafinim specifik për sistemin i metapolitikës adekuat për të ofruar udhërrëfim për zhvilluesit dhe shfrytëzuesit e sistemit.
- Në qoftë se nuk e kuptoni metapolitikën, bëhet e vështirë për justifikuar dhe vlerësuar politikën.
- Shpesh metapolitika do të jetë në terma konfidencialiteti, integriteti dhe dispozicioni.
- Politika do të jetë në terma mekanizmash, si firewall-ë, enkriptim, sirtarës të mbyllur etj.
- Politika është manifestim i metapolitikës.

Pra pse ka politikë?

- Në qoftë se e tëra që na intereson është metapolitika, atëherë pse të merremi fare me politikën?
 - ① Metapolitika është shpesh tepër e përgjithshme për të ofruar udhërrëfyes adekuat.
 - ② Metapolitika mund të jetë subjekt interpretimesh të shumëfishta.
 - ③ Mund të ketë politika të shumëfishta të pranueshme që arrijnë qëllimet e sigurisë (të definuara me të njëjtën metapolitikë).
 - ④ Politika ofron udhëzuesë specifik dhe të imponueshëm për shfrytëzues/zhvillues të sistemit.

Mësime

- Siguria e një sistemi shpesh karakterizohet me anë të një *politike sigurie*, bashkësi rregullash që qeveris me aktivitetet përbrenda sistemit.
- Politika do të duket arbitrare në qoftë se nuk e kuptoni *metapolitikën*, qëllimet gjithëpërfshirëse të sigurisë.

Siguria shumënivelëshe (Multi-level security, MLS)

- Një problem i hershëm sigurie ishte mbrojtja e *konfidentalitetit* brenda një mjedisi ushtarak.
- *Për informacion nivelesh të ndryshme sensitiviteti dhe individë shkallësh të ndryshme besueshmërie, si të kontrollohet qasja informacionit përbrenda sistemit ashtu që të mbrohet konfidentaliteti?*
- Ky problem quhet *Siguria shumënivelëshe (Multi-level security, MLS)* dhe është më i vjetër sesa kompjuterët.

Eksperiment mental MLS

- **Rrethina:** Zyra e Gjeneralit Eisenhower në Europën e v. 1943. Supozoni një rrethinë në të cilën ka
 - *informacion* nivelesh të ndryshme „ndjeshmërie“: plani i luftës, buxheti i mbrojtjes, orari i lojtarëve të bejsbolit, menyuja e kafeterisë etj;
 - *individë* që u lejohej qasja pjesëve të zgjedhura të informacionit: Gjën. Eisenhower, ushtarët, kolonelët, sekretarët, shtëpiakët, spiunët etj.
- **Qëllimi:** Kupto çfarë kuptimi do të mund të kishte „siguria“ në këtë kontekst dhe defino një politikë (disa rregulla) për ta implementuar atë.

Vlerësimi i riskut

- **Pyetje:** Çfarë jemi duke mbrojtur? Kundrejt cilave kërcënime?
- **Përgjegjja:** Konfidencialitetin e informacionit – asnjë person i paautorizuar për ta parë një pjesë informacioni nuk mund të ketë qasje në të.
- **Udhëzim shumë i rëndësishëm:** Për këtë eksperiment mental na intereson vetëm *konfidencialiteti*, jo edhe integriteti dhe dispozicioni.

Pyetje mbi konfidencialitetin

- Rikujtoni pyetjet relevante për shqyrtimin e një politike konfidencialiteti:
 - A janë të gjitha të dhënat e mia njësoj të ndieshme? Nëqoftë se jo, si i grupoj dhe kategorizoj të dhënat?
 - Si e karakterizoj kush është i autorizuar dhe çfarë të shohë?
 - Si administrohen dhe kontrollohen autorizimet? Sipas cilave rregulla?
 - A ndryshojnë autorizimet gjatë kohës?

Kategorizimi i të dhënave

- Në zyrën e Gjen. Eisenhower, „hapësira“ relevante e informacionit përmban shumë atome individuale ose faktoide:
 - 1 Ekipi i bejzbolit ka lojë nesër në orën 15.
 - 2 Invasioni i Normandisë është caktuar me 6 qershor.
 - 3 Kafeteria shërben stek viçi dhe tost sot.
 - 4 Kol. Jones sapo i është rritur paga.
 - 5 Kol. Smith nuk i është rritur paga.
 - 6 Britanikët i kanë thyer kodet e Enigmës gjermane.
 - 7 ...
- Jo i tërë informacioni është njësoj i ndieshëm. *Si e grupojmë dhe e kategorizojmë informacionin në mënyrë të arsyeshme?*

Labelat e sensitivitetit të objektit

- Informacioni parcializohet në kontejnerë të ndarë (dokumente/folderë/objekte/fajla) të etiketuar sipas shkallës së tyre të ndieshmërisë.
- Një pjesë e labelës merret nga një bashkësi linearisht e renditur: **I paklasifikuar, Konfidencial, Sekret, Shumë Sekret.**
- Ekzistojnë poashtu edhe kategori „duhet-ditur“, nga një bashkësi jo e renditur, që shprehim përkatësi ndonjë grupi iteresi, p.sh. **Kripto, Nuklear, Mirëmbajtje, Personel**, etj.

Labelat e sensitivitetit (Vazhdim)

- Idealisht, labela në cilindo folder reflekton ndieshmërinë e informacionit që përmbahet brenda atij folderi. Labela përmban të dyja: një komponentë hierarkike dhe një bashkësi kategorish.
- Për shembull, dy dokumente mund të kenë labelat:
(Sekret: {Nuklear, Kripto}),
(Shumë Sekret: {Kripto}).
- Mund të konkludohet se i pari përmban informacion paksa sensitiv që ka të bëjë me kategoritë Nuklear dhe Kripto. I dyti përmban informacion shumë sensitiv në kategorinë Kripto.
- Këto vendime etiketimi i sjell ndonjë oficer sigurie. Si sillen këto është jashtë skopit të interesimit tonë.

Informacioni i përzier

- **Pyetje:** Si etiketohet një dokument që përmban „informacion të përzier“?
 - Supozoni se dokumenti përmban edhe informacion sensitiv edhe josensitiv.
 - *Përdor nivelin më të lartë përkatës.*
 - Supozoni se dokumenti përmban informacion relevant edhe për domenin Kripto edhe për atë Nuklear.
 - *Përdor të dyja kategoritë.*
- **Mbi ndryshimin gjatë kohës:** Ndonjëherë sillet vendim që klasifikimi i një dokumenti duhet të ndryshojë. Kjo quhet *ulje* (ose *ngritje*) *klasifikimi*.

Mësime

- Për shembullin tonë MLS, parcializuar informacionin në kontejnerë dhe ofruam labela që relflektojnë sensitivitetin e informacionit.
- Labelat janë të strukturuar, me një komponentë hierarkike dhe një bashkësi kategorish duhet-ditur.
- Një folder me informacion „të përzier“ dhet të etiketohet ashtu që të mbrohet informacioni në nivelin më të lartë të mundshëm hierarkik dhe të mbrohen të gjitha kategoritë e informacionit.

Nivelet e autorizimit

- Le t'i shoqërojmë individëve *nivele autorizimi*, të të njëjtës formë sikurse të niveleve të sensitivitetit të dokumentit.
- Kështu, secili individ ka:
 - një nivel hierarkik sigurie i cili indikon nivelin e besueshmërisë i cili i është lejuar atij;
 - një bashkësi kategorish duhet-ditur që indikojnë domenin e interesit në të cilin ai është i autorizuar të operojë.
- Vërejmë se labelat në dokumente indikojnë sensitivitetin e informatës që përmbahet; „labelat“ në njerëz indikojnë klasat e informacionit që personi është i autorizuar t'u qaset.

Privilegji më i vogël

- Kategoritë duhet-ditur janë refleksion i faktit se edhe brenda një niveli të dhënë sigurie (sikur **Shumë Sekret**) jo çdonjëri nevojitet të dijë çdo gjë. Kjo është një instancë e parimit të privilegjës më të vogël.
- *Parimi i privilegjës më të vogël:* Çdo subjekt duhet pasur qasje në sasinë **minimale** të informacionit të nevojshme për ta kryer punën e vet.
- Parimi i privilegjit më të vogël mund të konsiderohet aksiomë e sigurisë.
 - Pse është i arsyeshëm? Numëroni disa arsye.

Po tani?

- **Pyetje:** Meqë kemi labela për dokumente dhe autorizime për njerëz, si vendosim cilëve njerëz u lejohet qasja në cilët dokumente?
- **Përgjegjja:** Sigurisht që ekziston ndonjë relacion ndërmjet nivelit të subjektit dhe nivelit të objektit. Por çfarë?
- A duhet një njeri me autorizimin e dhënë të jetë në gjendje të lexojë një dokument me sensitivitetin e dhënë?

Autorizimi	Sensitiviteti	Qasja
(Sekret: {Kripto})	(Konfidencial: {Kripto})	Po?
(Sekret: {Kripto, Nuklear})	(Shumë Sekret: {Kripto})	Jo?
(Sekret: {Nuklear})	(I paklasifikuar: {})	Po?

Mësimet

- Për të kontrolluar qasjen dokumenteve/folderëve nga individë, na nevojiten „labela“ për dytë.
- Për dokumentet labelat indikojnë sensitivitetin e informacionit që përmbajnë.
- Për individët labelat indikojnë autorizimin për të parë klasa të caktuara të informacionit.
- Një individ duhet t'i jepet autorizimi minimal për të performuar punën me të cilën është ngarkuar (privilegji më i vogël).
- Se a duhet një individ të shohë një dokument specifik varet nga relacioni ndërmjet labelës së dokumentit dhe autorizimit të individit.

Terminologji

- Në tipin e politikës së sigurisë që jemi duke konstruktuar, termat vijues përdoren shpesh:
 - **Objekte:** kontejnerët e informacionit të mbrojtur nga sistemi (dokumente, folderë, fajla, direktorime, baza të dhënash etj.).
 - **Subjekte:** entitete (shfrytëzues, procese etj.) që ekzekutojnë aktivitete dhe kërkojnë qasje objekteve.
 - **Aksione:** operacione, primitive ose komplekse, të ekzekutuara në emër të subjekteve që mund t'i ndikojnë objektet.
- Subjektet në shembullin tonë MLS janë njerëzit, objektet janë folderat që përmbajnë informacion, aksion është shikimi i objekteve.

Relacioni: dominon

- Për një bashkësi labelash sigurie (L, C) , të përbëra nga nivele hierarkike dhe kategori, përkufizojmë një relacion renditjeje ndërmjet labelave.

Përkufizim

Labela e sigurisë (L_1, C_1) *dominon* labelën e sigurisë (L_2, C_2) në qoftë se

- 1 $L_1 \geq L_2$ sipas renditjes së niveleve dhe
- 2 $C_2 \subseteq C_1$.

Shënojmë $(L_1, C_1) \geq (L_2, C_2)$.

- Vëreni se renditja e përkufizuar kështu është një *renditje parciale*, e jo renditje lineare.
 - D.m.th., ekzistojnë labela sigurie A dhe B të tilla që nuk është as $A \geq B$ as $B \geq A$.

Shembull dominimi

- Në tabelën vijuese për cilat çifte labela 1 dominon labelën 2?

Labela 1	Labela 2	Dominon?
(Sekret: {Kripto})	(Konfidencial: {Kripto})	Po
(Sekret: {Kripto, Nuklear})	(Shumë Sekret: {Kripto})	Jo
(Sekret: {Nuklear})	(I paklasifikuar: {})	Po

Veti e sigurisë së thjeshtë

- Vetia vijuese duket ta kapë intuitën tonë se kur një subjekt mund të lexojë një objekt.

Teoremë (Vetia e sigurisë së thjeshtë)

*Kusht i nevojshëm që një subjekti S me autorizim (L_S, C_S) t'i lejohet qasje **leximi** një objekti O me klasifikim sensitiviteti (L_O, C_O) është që $(L_S, C_S) \geq (L_O, C_O)$.*

- A mund të thoni pse është vetëm „kusht i nevojshëm“ e jo edhe „kusht i mjaftueshëm“?
- Në terma operacionalë, një individ që kërkon të shohë një dokument është e nevojshme të tregojë se niveli i tij i autorizimit **dominon** nivelin e ndieshmërisë së dokumentit.

Mësime

- Relacioni i dominimit formalizon relacionin ndërmjet cilave do dy labela sigurie.
- Vetia e sigurisë së thjeshtë tregon si të përdoret dominimi për të vendosur se a duhet të lejohet qasja e leximit.

A na duhet shkrim i sigurt?

- A është vetia e sigurisë së thjeshtë e tëra që na duhet? Si qëndron puna me llojet tjera të qasjes?
- Vetia e sigurisë së thjeshtë kodifikon restriksionet për qasje *leximi*. Po qasja *e shkrimit*?
- Supozojmë se dikush me qasje një dokument Shumë Sekret kopjon informatën në një fletë dhe e vë në një folder Të Paklasifikuar.
 - A është cenuar vetia e sigurisë së thjeshtë? **Jo!** A është cenuar konfidencialiteti? **Qartazi.**

Shkrimi i sigurt

- Në përgjithësi, subjektet në botën e dokumenteve ushtarake janë **persona** të besueshëm që të mos shkruajnë informacion të kalsifikuar aty ku mund të qaset nga palë të paautorizuara.
- Subjektet në botën e kompjutimit janë shpesh **programe** që operojnë në emër të një shfrytëzuesi të besueshëm (dhe me autorizimin e tij).
- Ndonjë program që ekzekuton një shfrytëzues mund të ketë të futur përbrenda kod malicioz (një „kalë troje“ ("trojan horse")) që e bën programin të „rrjedhë“ informacion pa dijen dhe pëlqimin e shfrytëzuesit.

Vetia *

- Kufizojmë qasjen për shkruarje sipas vetisë vijuese:

Teoremë (Vetia *)

*Kusht i nevojshëm që një subjekti S me autorizim (L_S, C_S) t'i lejohet qasje **shkrimi** një objekti O me klasifikim sensitiviteti (L_O, C_O) është që $(L_S, C_S) \leq (L_O, C_O)$.*

- Si ndihmon vetia *?

Vetia * (Vazhdim)

- A është e arsyeshme kjo veti? Mos është tepër restriktive? Mos është tepër lejuese?
 - A mundet një gjeneral komandues me autorizim Shumë Sekret t'i dërgojë me email urdhërat e marshimit një ushtari këmbësorie pa autorizim?
 - Jo!
 - A mundet një dhjetar pa autorizim ta mbishkruajë planin e luftës?
 - Asgjë në rregullat e politikës që formuloam nuk e ndalon, por ky është një problem integriteti!
- Siguria e thjeshtë dhe vetia * ndonjëherë karakterizohen si „lexo tatpjetë“ dhe „shkruaj përpjetë“, respektivisht.
 - Ose, në mënyrë alternative, karakterizohen si „mos lexo përpjetë“ dhe „mos shkruaj tatpjetë“.

Mësime

- Për të shmangur shkeljet e konfidencialitetit nevojitet kontrol mbi operacionet e **leximit** dhe **shkrimit**.
- Vetia * shfrytëzon dominimin për të vendosur se a duhet lejuar qasje shkrimi.
- Kontrolli i qasjes së shkrimit është sidomos i rëndësishëm për kompjuterë sepse subjekti mund të jetë një **program** që ekzekutohet në emër të një shfrytëzuesi. Shfrytëzuesi është autorizuar; programi jo.

Ndryshimi i labelave

- Siguria e thjeshtë dhe vetia * u kufizojnë subjekteve qasjen objekteve sipas relacioneve ndërmjet labelave të tyre. Por, çfarë nëse labelat mund të ndryshojnë?
- Supozoni se disa mund të ndryshoni labelën e një objekti nga
(Shumë Sekret: {Kripto})

në

(I paklasifikuar: {})

pavarsisht nga përmbajtja e objektit.

- Kjo do të shkelte qartazi konfidencialitetin.
- Rregullat tona të deritanishme nuk e ndalojnë një gjë të tillë.

Vetitë e qetësisë

- Qartazi, na duhet një rregull shtesë që qeverisë me ndryshimin e labelave. Do të mund të zgjedhim njërin nga vijueset:

Teoremë (Vetia e fortë e qetësisë)

Subjektet dhe objektet nuk i ndryshojnë labelat gjatë jetës së sistemit.

Teoremë (Vetia e dobët e qetësisë)

Subjektet dhe objektet nuk i ndryshojnë labelat në mënyrë që shkelë „frymën“ e politikës së sigurisë.

- A janë këto të dobishme? A janë tepër kufizuese? Çfarë në qoftë se një shfrytëzuesi i duhet të operojë në nivele të ndryshme gjatë një ditë?

Vetia e dobët e qetësisë

Teoremë (Vetia e dobët e qetësisë)

Subjektet dhe objektet nuk i ndryshojnë labelat në mënyrë që shkelë „frymën“ e politikës së sigurisë.

- Çfarë është domethënia e saj?
 - Supozoni se sistemi përfshin një komandë për të ulur nivelin objektit në mënyrë të pakufizuar. A i cenon kjo qëllimet e sigurisë së thjeshtë ose vetisë *?
 - Supozoni se sistemi përfshin një komandë për të ngritur nivelin objektit në mënyrë të pakufizuar. A i cenon kjo qëllimet e sigurisë së thjeshtë ose vetisë *?
 - Po subjektet? A mund të ndryshojnë nivelet e tyre përpjetë ose tatpjetë.

Bell dhe LaPadula

- Vetia e sigurisë së thjeshtë, vetia * dhe vetia qetësisë formalizojnë një pjesë të madhe të sigurisë shumënivelëshe (MLS).
- Ky formalizim është bërë nga D. Elliott Bell dhe Len LaPadula (1975) dhe quhet *modeli i Bell dhe LaPadula (BLP)*.
- Përkundër moshës, BLP është shtyllë e sigurisë moderne kompjuterike dhe akoma shfrytëzohet shumë gjerë si politikë sigurie.

Mësimet

- Aftësia për të ndryshuar labelat arbitrarisht mund të shkatërrojë sigurinë, prandaj na duhet një veti *qetësie* për t'u ballafaquar me këtë kërcënim.
- Vetia e sigurisë së thjeshtë, vetia * dhe vetia qetësisë së bashku formojnë bazën e *modelit Bell dhe LaPadula (BLP)* të sigurisë.
- BLP është model i shfrytëzuar gjerë për sigurinë shumë-nivelëshe.