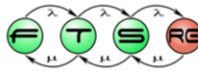


Authentication and authorization

Dániel Tóth, Zoltán Micskei
Benedek Horváth



Security of computer systems

- Is it important?
- Is it important for everyone?
- When is it important?



2



Általános kezdés:

- Nyilvánvaló, hogy banki, üzleti szférában fontos a biztonság, de máshol?
- Otthoni gépen? Személyes adatok megszerezhetőek stb. vissza lehet élni vele -> igen tényleg fontos.
- Beágyazott, zárt rendszerekben minek foglalkozni vele?! – itt jön a zombis kép

(appended picture)

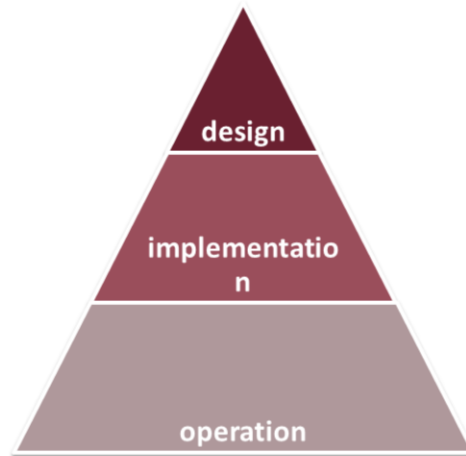
– hát azért, mert a rendszerek sosem

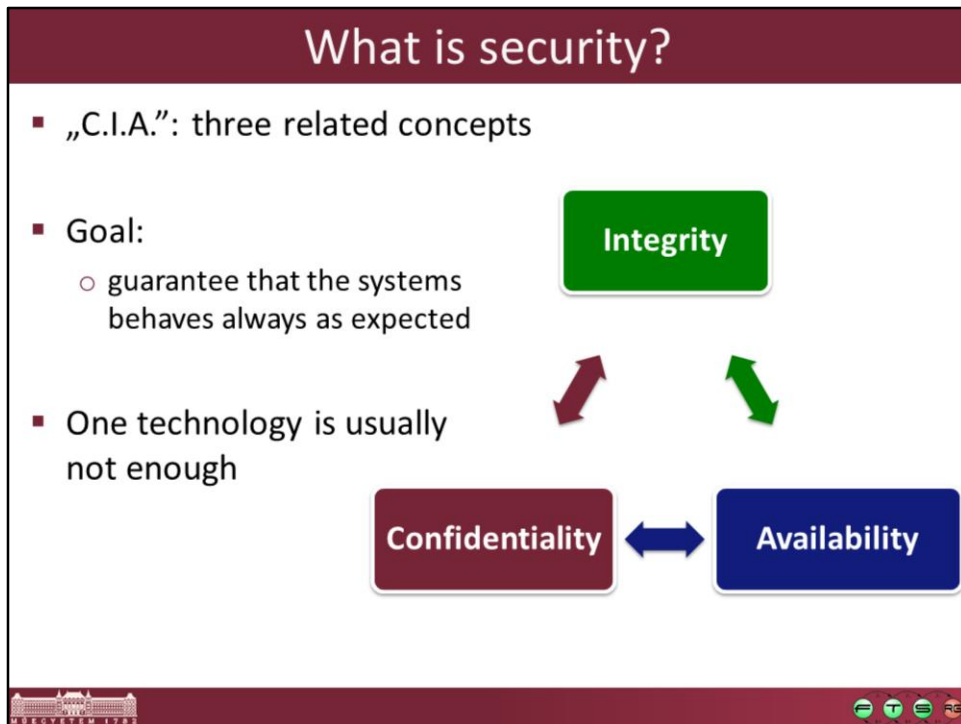
tekinthetőek teljesen „zártak”, úgyis megpróbálnak majd belepiszkálni. Erre veszélyesebb példa a lengyel srác esete, aki a Lodz-i villamossín váltókhöz **(tram rail switch in Lodz)** készített távirányítót és kisiklatott néhány villamost **(trams were derailed)**. Biztonságosnak tekinthető-e egy tűzfallal védett belső hálózat? Milyen buktatói lehetnek?

- Egy képszerkesztőben, médialejátszó vagy dokumentum néző alkalmazásban **fontos-e a biztonság?** Meglepő módon igen, mert ellenkező esetben a felhasználó által elvárttól eltérő viselkedés kényszeríthető ki belőle, egy szándékosan hibásan formázott bementtel.

When is security important?

- In every phase of software development
- *If the system was not designed for security, it is really hard to make it secure.*
- Security is determined by the weakest link.

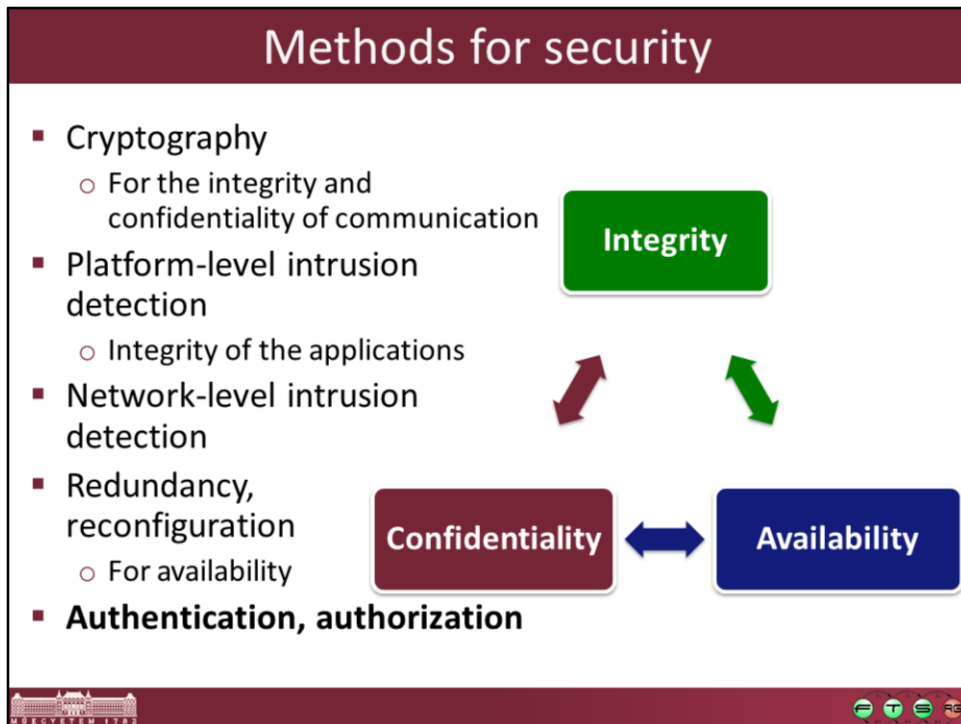




(Fontos általános megjegyzés: most a security világ szemszögéből tekintjük át, a dependability-s világ más elnevezéseket és csoportosítást használ)

- *Bizalmasság: titoktartás harmadik féllel szemben, először mindenkinek ez jut eszébe a számítógépes biztonságról*
- *Sértetlenség: legalább olyan fontos, hogy az üzenetek feladója tényleg az legyen, aki a feladó mezőben szerepel, illetve a kapott üzenet tartalma pontosan az legyen, amit az (igazi) feladó küldeni akart. (Hitelesség, Authenticity). Néha külön kiemelik a letagadhatatlanságot (Non-deniability), vagy kifejezetten a letagadhatóságot. Továbbá a rendszer elemei is megmaradnak olyannak, amilyennek elvárjuk, rongálástól, illetéktelen módosítástól mentesnek. (Tamper resistance).*
- *Rendelkezésre állás: gyakran elfeledett része a biztonságnak, kárt lehet okozni azzal is, ha csak működésképtelenné válik egy rendszer (Denial of Service), különösen fontos „biztonságkritikus” rendszerekben, ahol emberélet függhet a rendelkezésre állástól.*

A három tulajdonságot külön-külön kell vizsgálni, nem feltétlen következménye egyik a másiknak (pl. egy digitális aláírással ellátott levél garantálhatja a sértetlenséget, de ha nincs titkosítva, akkor nem garantálja a bizalmasságot).



- Kriptográfia: Szükséges eszköz a sértetlenség és bizalmasság garantálásához, de önmagában nem elég.
- Platform szintű behatolás elleni védelem: memóriavédelem, futási szintek, NX bit, stack ill. heap randomizáció, rendszerhívás monitorozás és korlátozás – olyan megoldások, amik hibás alkalmazások esetén próbálják behatárolni egy támadás hatásait, OS illetve futtató hardver szintjén
- Hálózati behatolás elleni védelem: cím alapú szűrések, tűzfalak, forgalom megfigyelés, rögzítés, gyanús forgalom beazonosítása – mindhárom biztonsági cél esetén szükség lehet rájuk, támadás hatásait hálózat szintjén próbálja behatárolni
- Redundancia, újrakonfigurálás: véletlen meghibásodás vagy támadás esetén a működőképesség fenntartása vagy helyreállítása. A hibatűrési mechanizmusok sértetlenséget (Integrity) tételeznek fel.
- Hitelesítés, engedélyezés: erről fog szólni a most következő előadás

Who is “authorized”?

Authentication

- Who am I?
- Am I really that?

Authorization

- What do I have access to?
- What can I do with it?

Content

- Short security introduction
- **User management, authentication**
 - UNIX, Linux
 - Windows
- Authorization
 - General methods
 - Role-based access control
 - Access control lists
 - Authorization on UNIX/Linux
 - Authorization on Windows

Authentication

- How can be the identity of the user decided?
 - ...knows (e.g. password)
 - ...has (e.g. keycard, security token)
 - ...is (e.g. biometric, fingerprint)
- A (non-compromised) machine can decide the identity of the user using these methods
 - But what if the machine is compromised?
 - What to do with machine-machine communication?

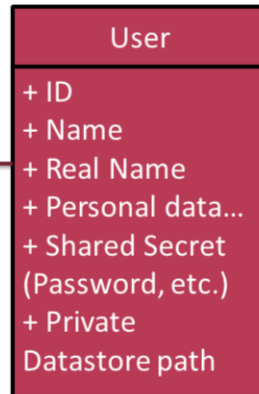
Authentication

- Authentication on 3 levels:
 - Human–machine interaction
 - Machine–machine interaction over network
 - Between processes inside an OS
- Authentication **protocols** are needed
 - Machine–machine only the “knows” principle
 - But complex cryptographic primitives can be used



Operációs rendszer esetén protokollnak tekinthető az API, a folyamatok azonosítása, hozzátartozó engedélyeinek kezelése. Tágabb értelemben véve az OS szolgáltatása lehet, hogy hitelesítéssel garantálja a rá telepített programok sértetlen állapotát (aláírások ellenőrzése), OS szintű szolgáltatás lehet még a hálózati kapcsolatok hitelesítése, bizalmasságának garantálása is (pl. SSL könyvtár). Ez értelmezés kérdése.

What is a user account?



For the system, the user is an object...

What is a user account?

- Unique identifier for an account
 - Linux, UNIX: UID (integer, root 0, users 1000-...)
- Further attributes of an account
 - Stored in /etc/passwd, /etc/shadow, /etc/groups
 - Examples
 - Login name
 - Password
 - Home directory
 - Default shell
 - Real name...



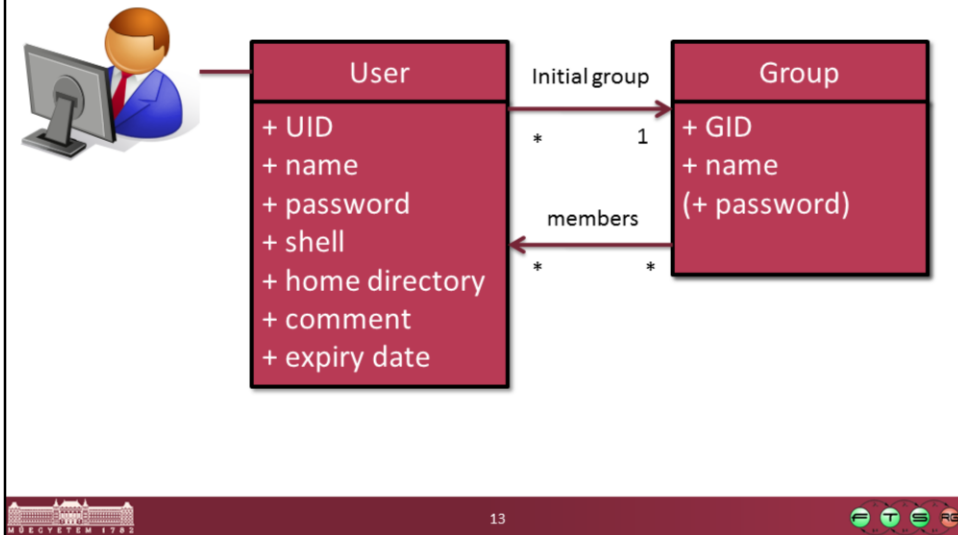
DEMO User account on Linux

- Stored in the following files:
 - `/etc/passwd`
 - `/etc/shadow`
 - `/etc/group`
- Create, delete, modify
 - `useradd`, `usermod`, `userdel`
 - `groupadd`, `groupmod`, `groupdel`
 - `passwd`



+ Egy kis ismerkedés a man oldalakkal!

User account on Linux



-Meglehetősen ritkán használt funkció a csoporthoz hozzárendelt jelszó, de van ilyen is.

DEMO Process identity

- Identifying the identity of a process
 - `ps aux`, `pstree`, `/proc/$PID/status`
- Changing effective user and group runtime
 - `setuid`, `setgid`
 - `su`, `sudo`



Authentication on Linux

- Between machines (e.g. ssh)
 - User name / password
 - Private / public key
 - Individuality?

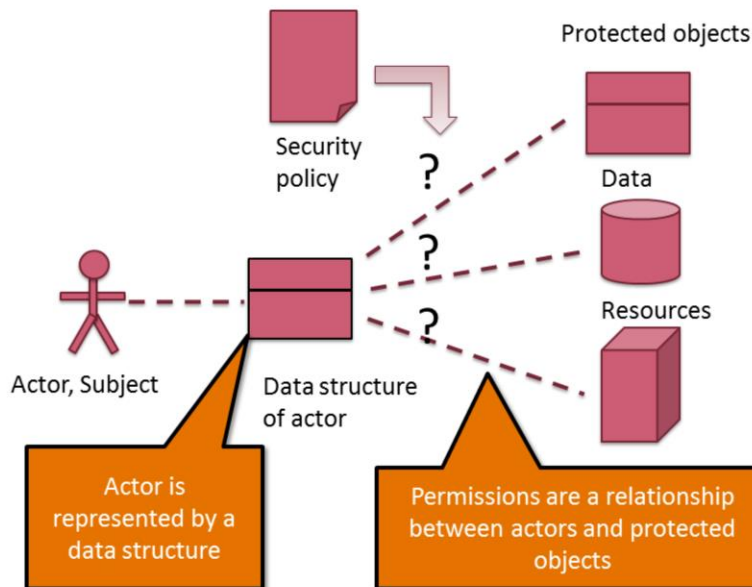
```
ssh-rsa
AAAAB3NzaC1yc2EAAAABIWAAAQEAXNZquyFFFoGpDt5GPn
6wxABB/nbRynaBMqy8d1Y3ew3Z
+bBucyqg6Vx1ez/Lzirm76wcIeAj6DR99wnUUumrFcUuTR
D6ejDNe8xqrMuF9RJ2+tmkCKzmiTHqyAQuh8kLZY17psFz
vqiYkuNEVomUwkjd/GsknJ3TDtvykLDMg3wrQ
+eNd8QqI2LjUCTTg0EgovJf8MECrvrX3CKFeaOMwAhkqhu
oEbCDmxVwXgSRxwdhYCPptFB0sxrDBKpov5REroAFgItho
qwvdPpEuobg2tBlsjqHzyqRkLbOPVjTgNHd4Hn3fv4pNwi
uIWMPpfro7feAI9Xi8NwhaJ8f66xR2w==
```



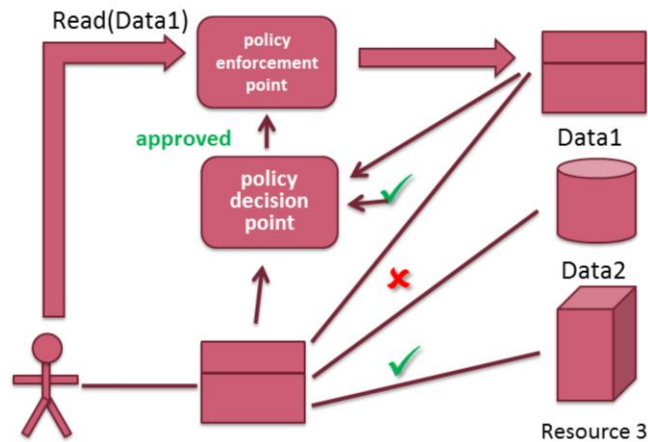
Content

- Short security introduction
- User management, authentication
 - UNIX, Linux
 - Windows
- **Authorization**
 - General methods
 - Role-based access control
 - Access control lists
 - Authorization on UNIX/Linux
 - Authorization on Windows

Authorization in general



Executing operations



- A szereplők műveleteket kezdeményeznek
- A műveletek kontextusa tartalmazza a szereplő azonosítóját, a célobjektumot és az elvégzendő művelet fajtáját
- A jogosultsági döntő komponens kiértékeli a kontextust, engedélyezi vagy megtiltja a műveletet
- A jogosultsági végrehajtó komponens biztosítja, hogy a döntő által hozott döntés érvényre jusson

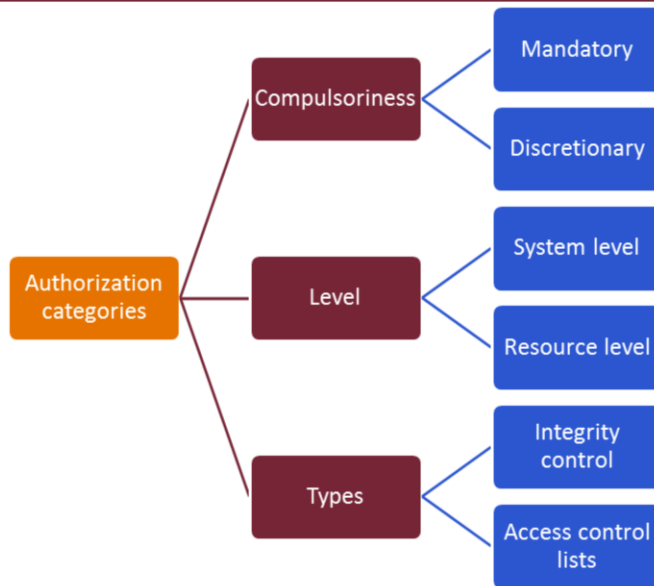
General concepts

- Actors initiate *operations*
- The *context* of the operation includes the identifier of the actor, the protected object and the type of operation
- The policy *decision* component evaluates:
 - approves or denies the operation
- The policy *enforcement* component assures that the result is enforced

Challenges in authorization

- There are many actors in the system
 - Moreover: different systems identify the users differently
- There are many protected objects
- The whole relationship:
 - (Actors) X (Objects) X (Types of operation)
 - This is called *access matrix*
 - It is unmanageable, the whole matrix is huge!

Categorizing authorization methods



A csoportosítás esetleges, rengeteg egyéb szempont van természetesen.

Category: Compulsoriness

- Classical concepts (US DoD standard)
- Mandatory
 - security policy is managed centrally
 - users cannot change the policy
- Discretionary
 - the owner of the resource can change the permissions

Category: type

■ Integrity control

- Labeling objects
 - Integrity level: high – low, public – secret
- Typical validation:
 - lower level actor cannot read a higher level object
- Bell-LaPadula (confidentiality) and Biba (integrity)

„No read up“
„No write down“

„No write up“
„No read down“

Category: type

■ Integrity control

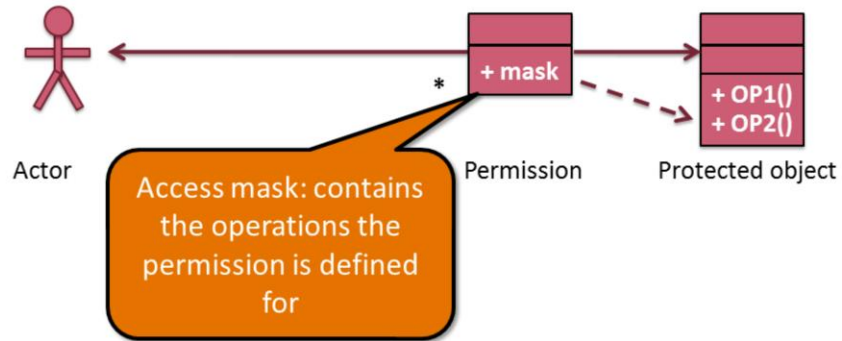
- Labeling objects
 - Integrity level: high – low, public – secret
- Typical validation:
 - lower level actor cannot read a higher level object
- Bell-LaPadula (confidentiality) and Biba (integrity)

■ Access control lists

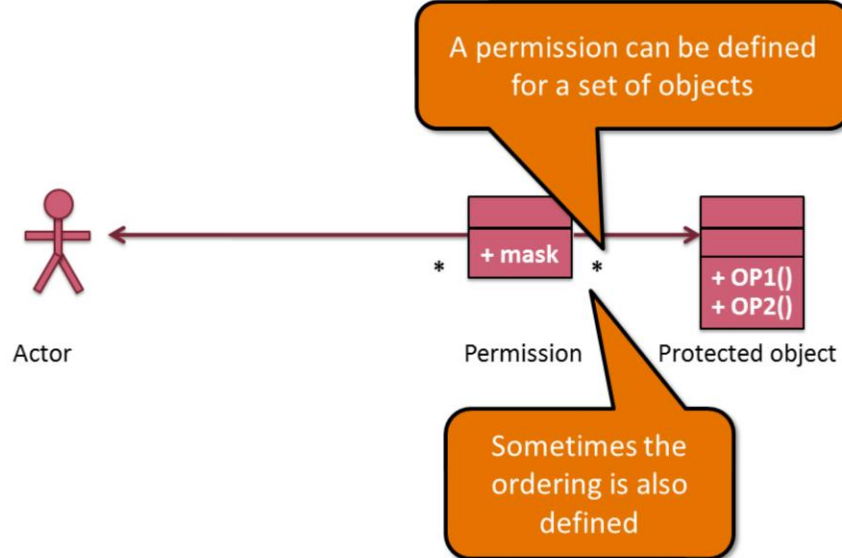
- object $\rightarrow$ (actor, permissions)
 - Permission: read, write, execute...



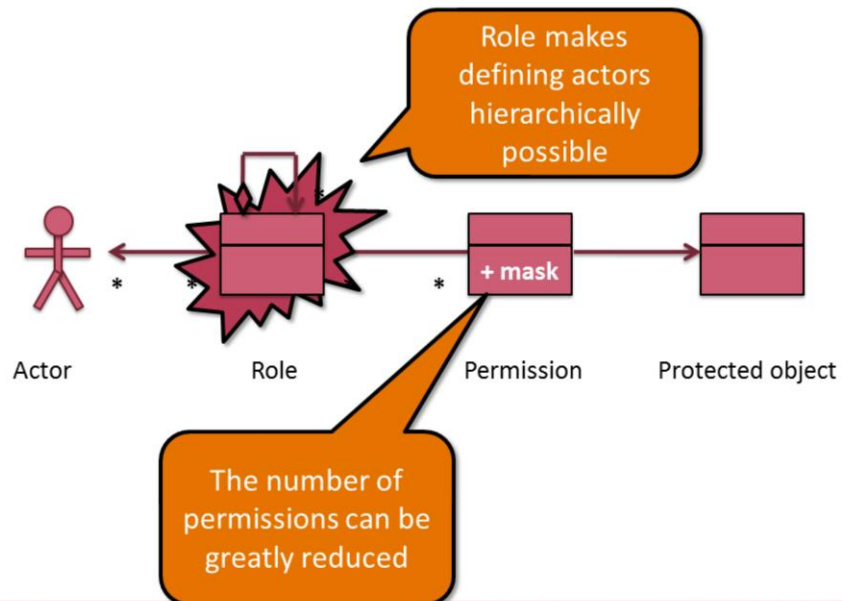
Access control lists



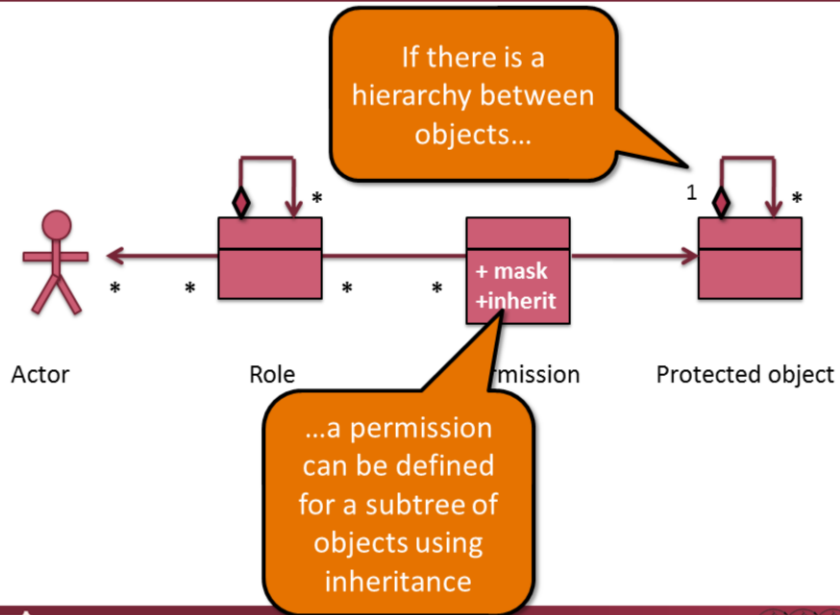
Access control lists



Role-based Access Control (RBAC)



Hierarchy between objects



Groups



User

memberOf



Group

+ Name
(+ Purpose...)
(+ Shared Secret)

Group membership is a
method for
implementing RBAC

Content

- Short security introduction
- User management, authentication
 - UNIX, Linux
 - Windows
- Authorization
 - General methods
 - Role-based access control
 - Access control lists
 - **Authorization on UNIX/Linux**
 - Authorization on Windows

POSIX file system permissions

■ Basic concepts

- Actor: user
- Hierarchy of actors: group
- A user can be member of several group
- A group can contain several user
- Group cannot contain an other group

■ Permissions

- 3x3 bit: read, write, execute (entering a directory)
 - First 3: for the owner of the object
 - Second 3: for the group of the object
 - Third 3: everyone else
- Special bits:
 - setuid, setgid: when running changes the uid, gid to the owner
 - sticky: sets the owner of new objects



DEMO Linux permissions

- Changing owner: `chown`
 - can be executed only by the root
- Changing permissions: `chmod`
 - Only allowed to the owner of the object
 - Several styles for permissions:
 - 4 octal numbers
 - Changing e.g.: `u+x` (add execute for user),
`g-w` (remove write for group)
- Listing:
 - `ls -l`
 - `ls -l -n`



Other privileges

- Root has special privileges:
 - Can set real-time class scheduling
 - Can access I/O devices directly (!)
 - Can listen on TCP ports below 1024
 - Can change kernel parameters, load kernel module, etc.
 - ...
- But this also should be modifiable
 - Principle of least privileges
 - Method: POSIX Capabilities (method for assigning global system-level privileges)



Capability: `/usr/src/linux/include/linux/capability.h`