

1 ☐ Adatbiztonság, adatvédelem

Kommunikációs protokollok, a Kerberos és az SSL, valamint a Heartbleed hiba.

2 ☐ Kerberos

- Jegy alapú protokoll, ami nem biztonságos hálózaton tesz lehetővé biztonságos beléptetést.

- Főbb jellemzői:

- Szerver-kliens felépítésű
- Kölcsonös azonosítás
- Szimmetrikus kulcsos titkosítást alkalmaz
- Opcionálisan két kulcsot az azonosítás bizonyos szakaszaiban

►

3 ☐ Kerberos története

- Az MIT-n dolgozták ki a Project Athena számára
- Ez egy egyetemi elosztott számítási rendszer
- Nem mai szoftver, a fejlesztése valamikor 1983 környékén kezdődött meg.
- Nem a 0-ról alkották meg egy korábbi rendszer a Needham–Schroeder adja a rendszer alapját.

4 ☐ Kerberos története

- Első publikus kiadás a 4-es verzió volt, valamikor az 1980-as évek vége felé
- Az 5-ös változata 1993-ban jelent meg, ez már RFC számot is kapott: RFC 1510.
- Ez 2005 óta elavultnak számít, mivel az RFC 4120 megjelent.
- Ez az új RFC a régi 4-es kompatibilitást távolította el a rendszerből. Biztonsági okok miatt.

5 ☐ Kerberos története

- MIT Licenc alatt lett kiadva, vagyis bárki használhatja szabadon a kész implementációjukat.
- 2007-ben alakult meg a Kerberos Consortium, amit az MIT azért hozott létre, hogy a további fejlesztést ne nekik kelljen elsősorban tovább vinni.

6 ☐ Kerberos története

- Fontosabb fejlesztők: Microsoft, Apple, Google, MIT, Stanfordi egyetem, stb...
- Sajnos az amerikai törvények miatt a 2000-es évek előtt csak Amerikában volt használatos
- Ennek oka az, hogy a rendszer jobb megoldás hiányában DES algoritmust használt

7 ☐ Kerberos története

- Így a törvények szerint a rendszer exportja fegyverkereskedelemnek minősült.
- Ezért kifejezetten megtiltották a rendszer exportálását Amerikán kívülre.
- A 2000-es évek elején változtattak a törvényi szabályozáson
- Onnantól kezdett el terjedni rohamosan.

8 ☐ A kerberos név eredete

- Görög mitológiára vezethető vissza
- Angolosan Cerberus (Mass Effect játékosoknak ismerős lehet) Hádész, az alvilág

istenének a Három fejű őrző kutyája.

- A kutya feladata az volt, hogy megakadályozza az alvilágba belépett lelkek megszökését.

9 ☐ **A rohamos terjedés**

- A Windows 2000-ben jelent meg először az Active Directory szolgáltatás azonosítási mechanizmusaként.
- Érdekeség, hogy bár teljesen nyílt az implementáció a Microsoft mégsem használja
- Saját implementációjuk van, ami RFC 3244 és RFC 4757 alatt van dokumentálva.

10 ☐ **A kerberos név eredete**

- A saját MS implementációnak komoly okai vannak. Nem pedig az az oka, hogy a Microsoft rossz cég:
 - 2000-ben már használták.
 - Ekkor még nem volt AES, de már a DES-se megbízható
 - Kerberos még mindig DES-re épült
 - Változtattak: Titkosítás RC4-el.
 -

11 ☐ **Egy kicsit az RC4 algoritmusról**

- Implementálási egyszerűsége egy faékkal vetekszik.
- Ezért sok helyen alkalmazzák pl:
 - WEP (nem a legjobb példa)
 - WPA
 - RDP
 - Bittorrent
 - Kerberos

12 ☐ **Egy kicsit az RC4 algoritmusról**

- Ron Rivest tervezte (RSA egyik megalkotója)
- RC4 név márkanév ezért sok helyen ArcFour algoritmusnak nevezik
- Véletlenszerűen generált kulcsokra épül.
- Azonban ha a kulcsok között összefüggés van, vagy esetlegesen nem eléggé véletlenszerűek, akkor bukik a biztonság.
- Lásd: WEP...

13 ☐ **A kerberos működése**

- Három szereplős:
 - Kliens
 - Azonosítási szerver (AS)
 - Szolgáltatás szerver (SS)

14 ☐ **A kerberos működése**

15 ☐ **A kerberos működése**

- Felhasználó begépel a nevét és a jelszavát a kliensen
- Ebből a kliens képez egy hash-t, ami a felhasználó titkos kulcsa
- Ezután a kliens azonosítási kérelmet küld a AS-nek, majd elküldi a titkos kulcsot.

16 ☐ **A kerberos működése**

- A titkos kulcs alapján az AS szerver ellenőrzi, hogy az adatbázisában van-e a kliens.
- Ha igen, akkor a felhasználó tárolt jelszavából képez egy hash-t

17 ☐ A kerberos működése

- Az AS két választ küld a kliensnek (A, B):
 - Egy munkamenet azonosítót titkosítva az általa képzett hash-el.
 - Valamint egy azonosítási jegyet, amiben benne van a kliens címe, a jegy érvényességi ideje, a felhasználó azonosítója szintén titkosítva

18 ☐ A kerberos működése

- A kapott válaszokat a kliens dekódolja a felhasználó jelszavából képzett hash-el.
- Amennyiben a jelszó nem volt megfelelő, nem tudja dekódolni a kapott üzenetet, így nem tud a továbbiakban kommunikálni

19 ☐ A kerberos működése

- Szolgáltatás igénybevételekor a kliens a kapott jegyből és az igényelt szolgáltatás ID-ből képez egy üzenetet. (C)
- Továbbá csatolja mellé a kliens azonosítóját és a az azonosítás idejét titkosítva a jegy adatokkal. (D)

20 ☐ A kerberos működése

- Ezen információk segítségével az azonosító szerver képez egy szolgáltatás igénybe vevő jegyet (E)
- Valamint egy titkosító kulcsot (F), amit titkosítva küld el.

21 ☐ A kerberos működése

- Ezután a kapott információk segítségével tudja a kliens igénybe venni a tényleges szolgáltatást.
- Az előző körben kapott E üzenet és egy új G üzenet segítségével.

22 ☐ A kerberos működése

- A G üzenet azt tartalmazza titkosítva az azonosításra vonatkozó információkat. Vagyis garantálja azt, hogy a kliens valóban jogosult a szolgáltatás használatára.

23 ☐ A kerberos működése

- Miután az SS szerver megkapta az üzenetet, visszaküld egy H választ, ami az E üzenetben található időbéjje+1
- Ezt megkapva a kliens ellenőrzi, hogy jó választ kapott-e.

24 ☐ A kerberos működése

- Ha igen, akkor bízhat a szerverben.
- A tényleges kommunikáció ezután indul csak meg.

25 ☐ Hátrányok, limitációk

- Folyamatos hálózati kapcsolat szükséges.
- Ha csak egy Szerver van, akkor senki sem tud bejelentkezni, ha az kidől.
- Windows esetén ez úgy van megoldva, hogy egy Active Directory tartományban a tartomány vezérlők szinkronizálnak egymás között, így automatikusan elosztott lesz a rendszer.

26 ☐ Hátrányok, limitációk

- Vagyis ha egy szerver kidől, akkor is be lehet jelentkezni.
- Sajnos csak nagy tartományok esetén van egynél több szerver.
- Pedig a célszerű az lenne, hogy telephelyenként legyen egy szerver legalább.

27 ☐ Hátrányok, limitációk

- Pontos idő kell a működéshez.
- Ennek az az oka, hogy minden üzenet időbéjjeggel van ellátva, valamint az azonosítás egy adott ideig érvényes csak.
- A kliens és a szerver közötti időeltolódás maximum 5 perc lehet.
- Gyakorlatban ezt NTP szerverhez való szinkronizálással lehet kivédeni

28 ☐ Hátrányok, limitációk

- Az azonosítási folyamat (vagyis, hogy miként képzünk hash-t a jelszavakból, hogy titkosítunk) nincs szabványosítva
- Így az egyes implementációk kompatibilitása kérdéses.
- Továbbá mivel központilag azonosítunk problémát okozhat ha a támadó hozzáfér az azonosító szerverhez.

29 ☐ SSL

30 ☐ Az SSL

- Szállítási réteg biztonság magarra fordítva. Két része van:
- Transport Layer Security és Secure Sockets Layer
- A TLS az SSL-ből fejlődött ki.
- Az SSL-t eredetileg a Netscape fejlesztette ki.

31 ☐ Az SSL

- Az 1.0-ás változatot sosem publikálták belőle, az első kiadott változat a 2.0 volt, amit 1995-ben adtak ki.
- 1996-ban jelent meg a 3.0, mivel a 2.0-ban voltak hibák. Ez már RFC számot is kapott: RFC 6101
- A TLS az SSL 3.0 alapján készült el 1999-ben. RFC száma: 2246

32 ☐ A TLS

- A TLS megjelenése óta SSL ritkán alkalmazott, mivel felváltotta teljesen.
- Visszafelé kompatibilis az SSL 3.0-val.
- Jelenlegi legfrissebb változata a TLS 1.2
- Ez a biztonságot növeli, azonban nem minden támogatja. (Kb semmi ☺, Windows-ban és Internet Explorerben benne van, de le van tiltva)

33 ☐ A TLS

- Így a legelterjedtebb változat még mindig az 1.0
- Az SSL működéséről vázlatosan volt szó a kétkulcsos rendszereknél.
- Ennél többet felesleges tudni róluk, mivel az eltérés a változatok között az algoritmusokban van.

34 ☐ A TLS

- A jelenleg használt 1.0-ban vannak hibák, vagyis nagyon sok erőfeszítéssel és számítási idő befektetésével elvileg belátható időn belül lehetséges feltörni.
- Eddig 1x tették meg demonstrációs célból 2011-ben

- Ez a TLS 1.1-ben már nem lehetséges

35 ☐ **A Bug, ami felfordította a világot**

36 ☐ **Heartbleed bug**

- Nagyon súlyos OpenSSL sebezhetőség
- 2011-ben került bele a program forráskódjába
- A múlt héten erről szólt minden az internetes biztonsági fórumokon

37 ☐ **Honnan jön, mi ez, miért fontos?**

- Az OpenSSL egy nyílt forráskódú SSL/TLS függvénykönyvtár, ami kb mindenütt használt az interneten: Szerverek, böngészők, telefonok, stb...
- Ebben találtak egy nagyon durva programozási hibát, amit kihasználva az SSL és TLS nem lesz biztonságos.

38 ☐ **Honnan jön, mi ez, miért fontos?**

- Az SSL és TLS kommunikációs csatorna felállítása a kétkulcsos mivoltból adódóan sok időt vesz igénybe.
- Ezért a HTTPS és egyéb protokollok esetén, amelyeknek alapvetően kiszolgálás után (HTTP Session-ről most nem beszélünk) nem lenne szükségük a csatorna fennmaradására életben tartják a titkosított csatornát egy ideig.

39 ☐ **Honnan jön, mi ez, miért fontos?**

- A fennmaradási időt a kliensnek kell jeleznie.
- Ez egy TCP csomag, amit heartbeat-nek neveznek. Lényegében ezzel a kliens azt jelzi a szervernek, hogy még itt vagyok, ne zárd be a csatornát.
- Ebbe a heartbeat mechanizmusba csúszott be egy csúnya hiba.

40 ☐ **A heartbeat működése és a hiba**

- A kliens egy kérést küld a szervernek, ami kb az alábbi formában fogalmazható meg szövegesen: Szerver, ha itt vagy még, küldj négy bájt adatot vissza. A négy bájt tartalma: hello
- A bug egy „egyszerű” tömb túlindexelés, ami hatására megtörténhet az alábbi extrém szituáció is:

41 ☐ **A heartbeat működése és a hiba**

- Szerver, ha itt vagy, küldj 64kb adatot, ami: hello
- Ennek hatására a szerver a hello üzenetet fogja elküldeni, illetve 64kb-4byte adatot pluszba, ami éppen a memóriában van.
- Ez azért aggályos, mert egy egyszerű méret ellenőrzés maradt ki

42 ☐ **A következmény**

- A támadó után semmilyen nyom nem marad az OpenSSL felépítéséből adódóan.
- Kellő idővel a teljes szerver memória átmenthető a támadó gépére
- Ebből aztán elvileg és gyakorlatilag is lehetséges a privát kulcs megszerzése
-

43 ☐ **A hiba megszületése**

- Összeesküvés elméletek szerint az NSA keze is benne van a dologban, természetesen az NSA tagad, de a hiba felfedezésének a körülményei több, mint érdekesek.
- Ezért nem zárható ki teljesen a szerepvállalásuk.

44 ☐ **A hiba megszületése**

- Ami biztosan tudott, az az, hogy egy fejlesztő 2011. december 31.-én este kommitolta a hibás kódrészletet, amiért bocsánatot is kért.
- Arról nincs információ sajnos, hogy mennyire volt jó a buli, ami keretében ez a hiba megszületett 😊

45 ☐ **Köszönöm a figyelmet.**