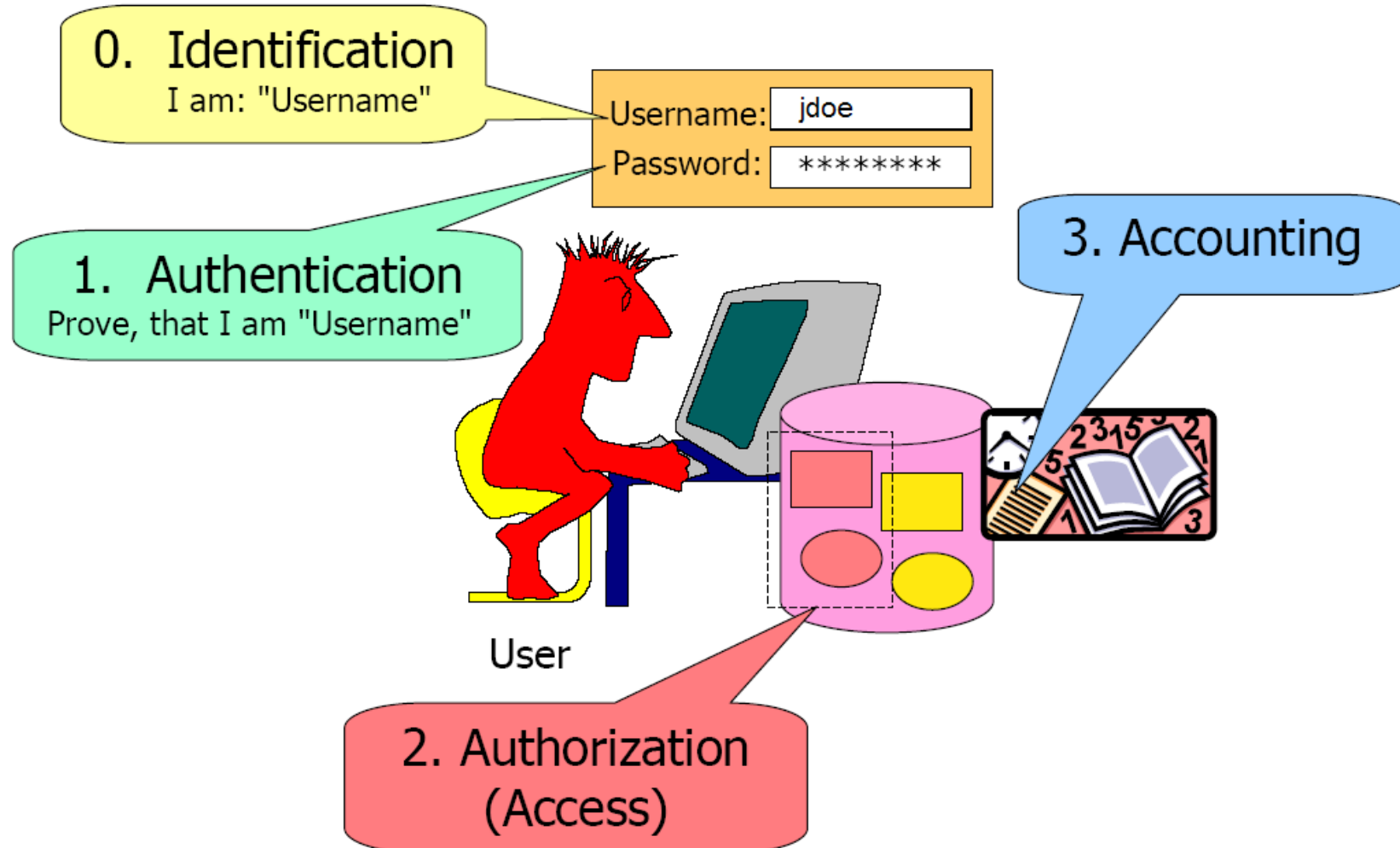




8. Autentificarea utilizatorilor



Authentication, Authorization, Accounting (AAA)



Mecanisme de autentificare

- Ceea ce utilizatorul cunoaște (parolă, PIN)

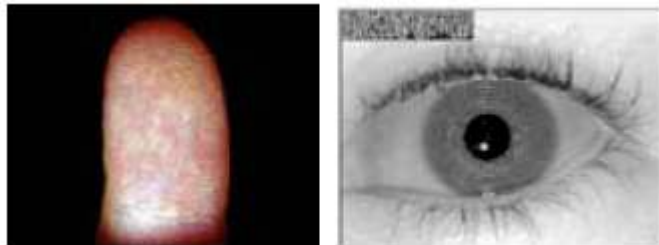
Username:

Password:

- Ceea ce utilizatorul deține (Certificat, Token)

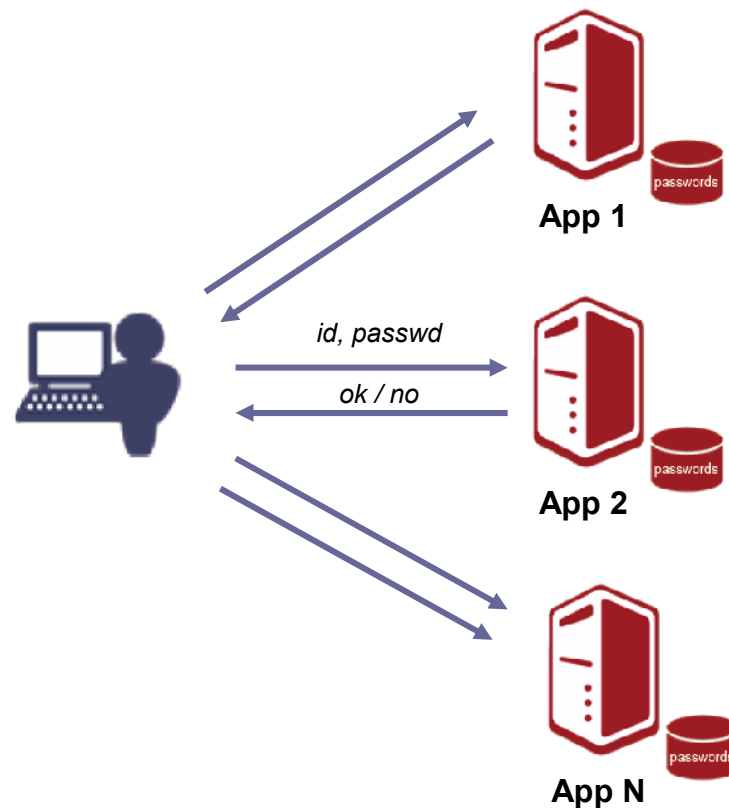


- Ceea ce utilizatorul este (amprenta, voce)



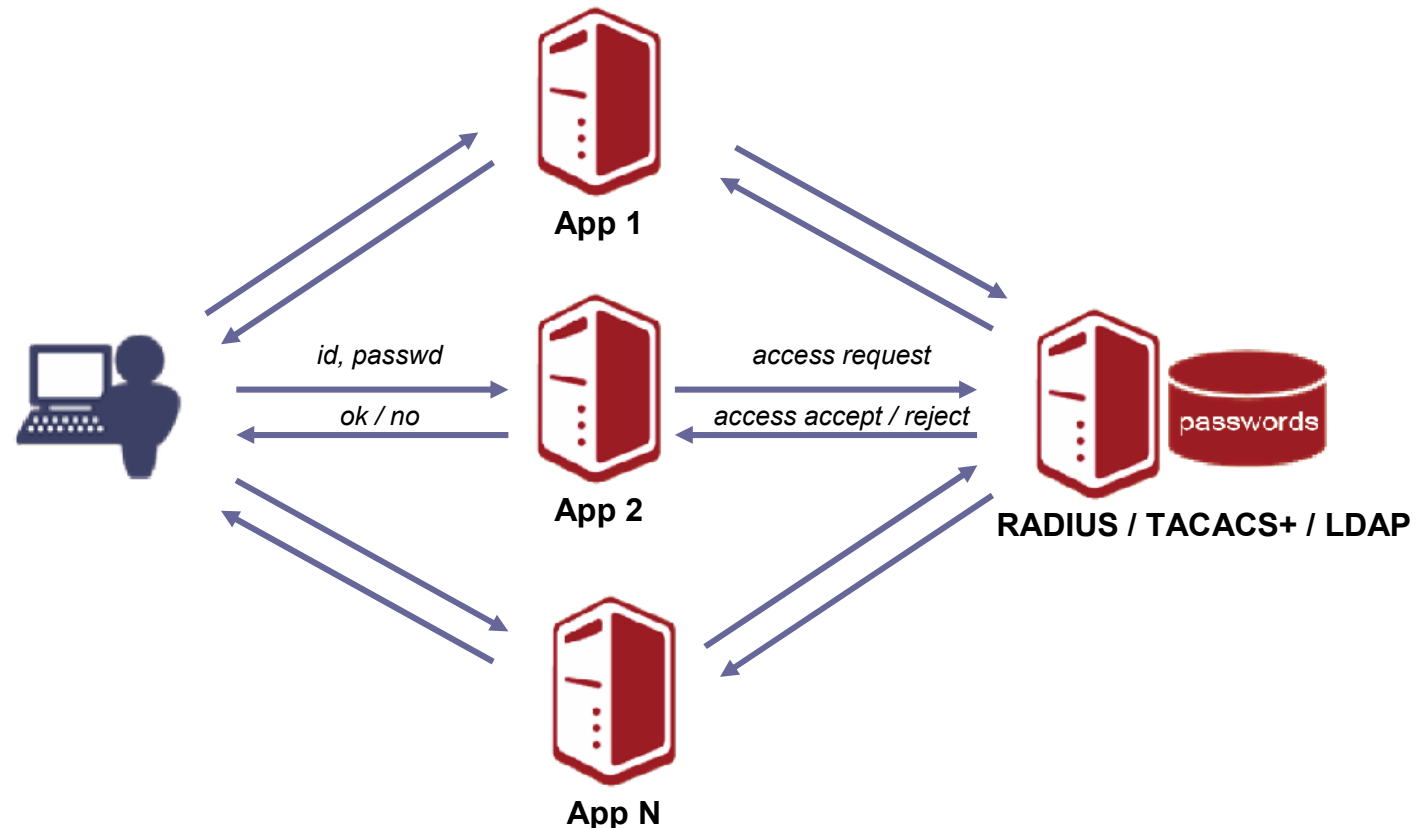
Autentificare directă

- Fiecare sistem are o bază de date proprie pentru autentificarea utilizatorilor
- Ok, pentru site-uri cu un număr mic de utilizatori / aplicații



Autentificare indirectă

- Bază de date centrală folosită în comun de mai multe sisteme
 - RADIUS, TACACS+, LDAP
- Management centralizat al utilizatorilor

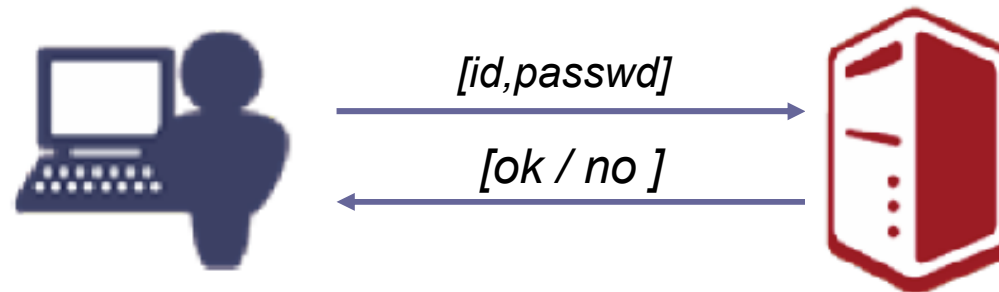


Protocoale de autentificare

- Password Authentication Procedure (PAP)
- Challenge-Handshake Authentication Protocol (CHAP)
- Windows NT LAN Manager (NTLM)
- Kerberos
- Certificate digitale
- Generatoare de parole de unică folosință
- Biometrice

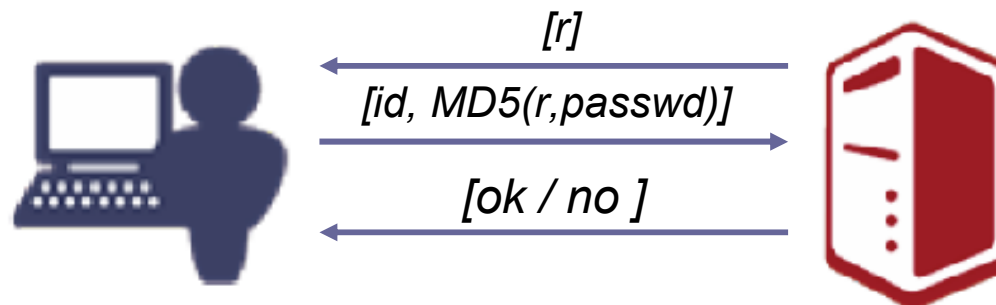
PAP

- Transmiterea în clar a username-ului și parolei
- IETF RFC 1334



CHAP

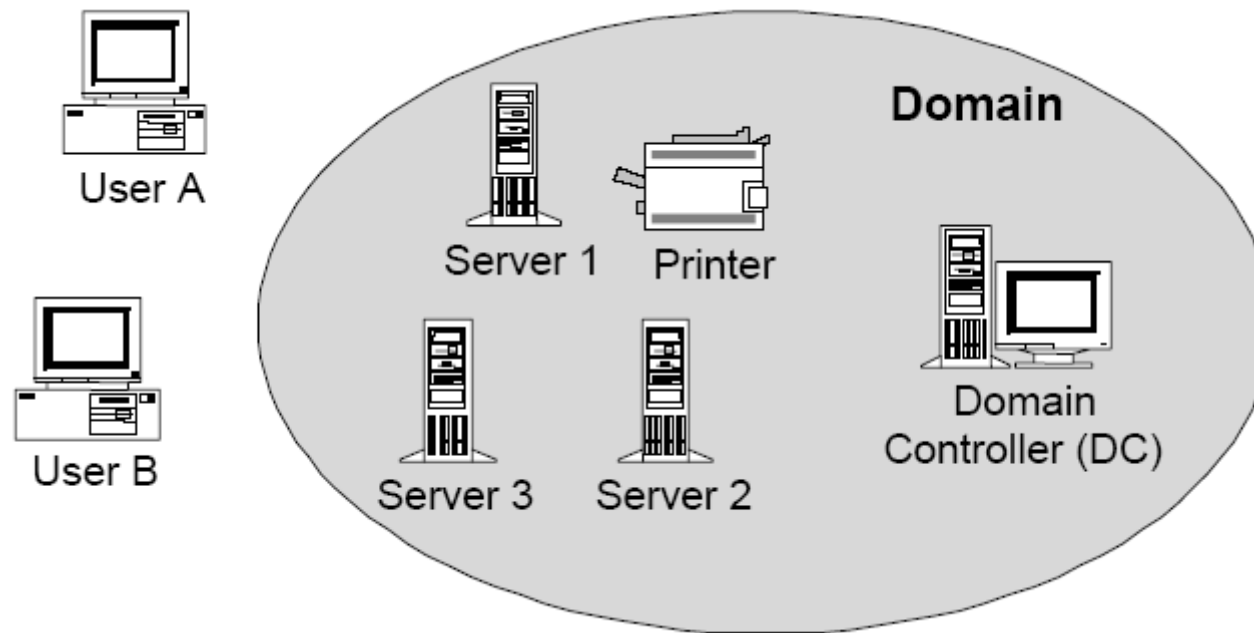
- Protocol în trei pași:
 - Provocare (Challenge)
 - Răspuns
 - Succes / Failure
- Parola nu circulă niciodată în clar prin rețea
- Valoarea aleatoare (provocarea) trebuie să fie de fiecare dată alta pentru a evita atacurile prin reluare
- IETF RFC 1994



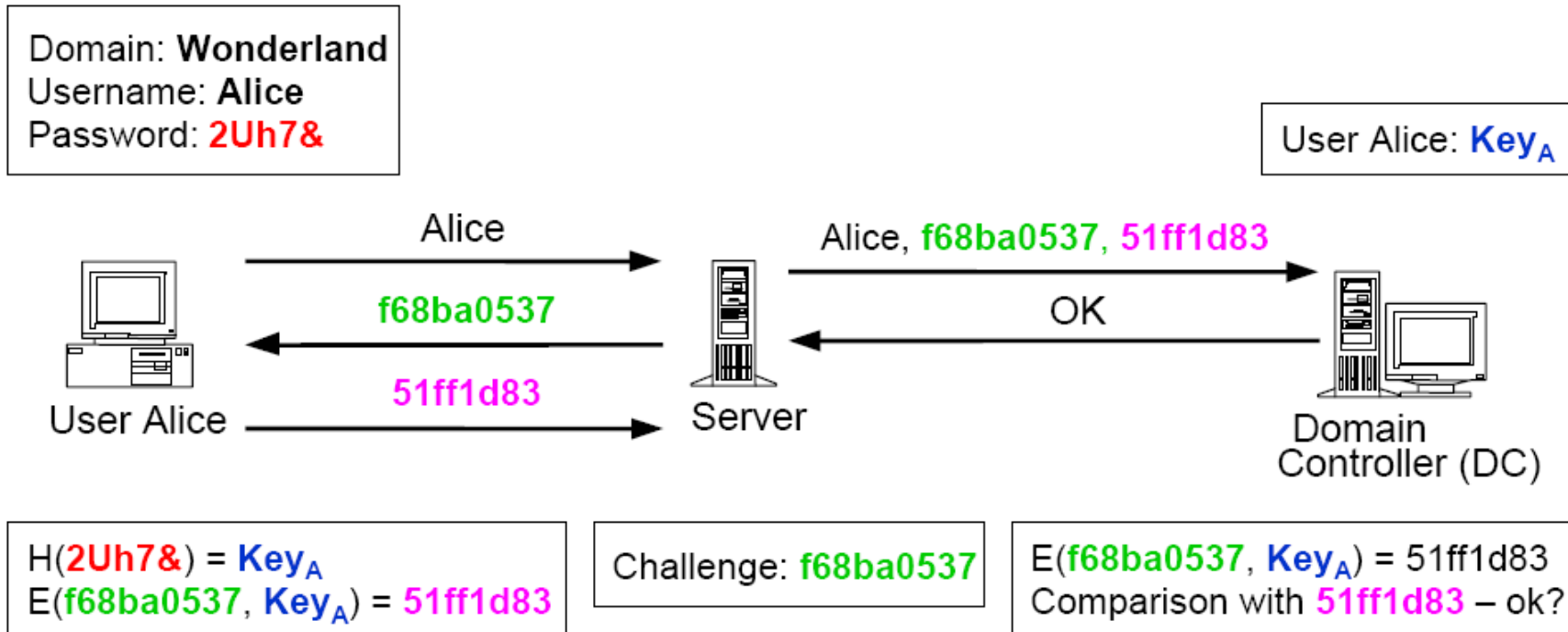
NTLM

- **Autentificare în Domenii Windows**
- **Un domeniu este o colecție de servicii (E-mail, File Sharing, Printing, etc) administrate prin intermediul unui Domain Controller (DC)**
- **Administrare centralizată:**
 - Fiecare utilizator are un singur cont pentru un domeniu, gestionat de către Domain Controller (DC)
 - Nu este nevoie ca utilizatorii să aibă conturi pe fiecare server din domeniu
- **Flexibilitate ridicată:**
 - Administrare la nivel de grup
 - Domenii multiple (relații de încredere între domenii)
- **Toată lumea trebuie să aibă încredere în Domain Controller.**

NTLM (cont.)



Protocolul NTLM



H: Hash function
 $E(x, k)$: Encryption of x with key k

Securitatea NTLM

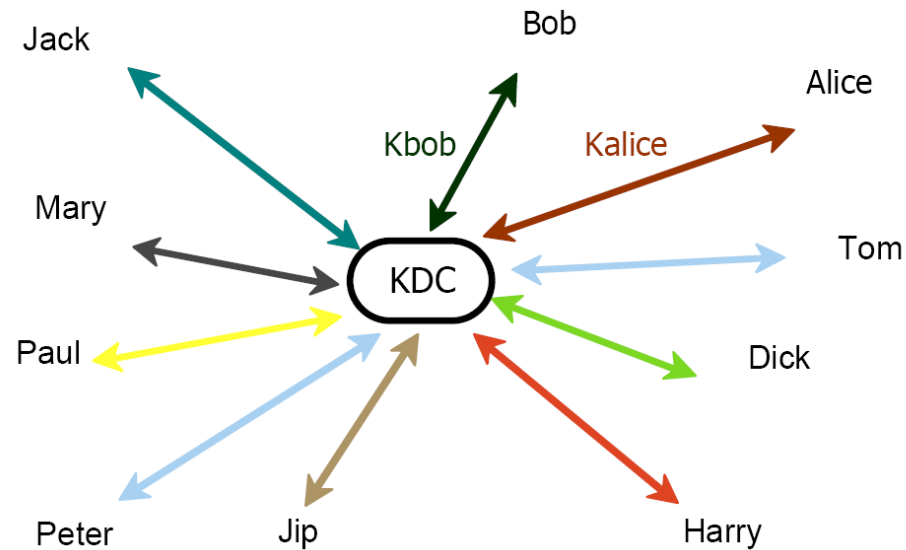
- **Avantaje:**
 - Parola utilizatorului nu este niciodată transmisă în clar
 - Parola utilizatorului este cunoscută numai de către DC
 - Protocol simplu și eficient dacă de folosesc parole sigure
- **Dezavantaje:**
 - Protocolul de autentificare trebuie repetat pentru fiecare server în parte
 - DC reprezintă un element critic (BDC)
 - Parolele slabe sau scurte pot fi sparte offline prin atacuri de tip dicționar

Kerberos



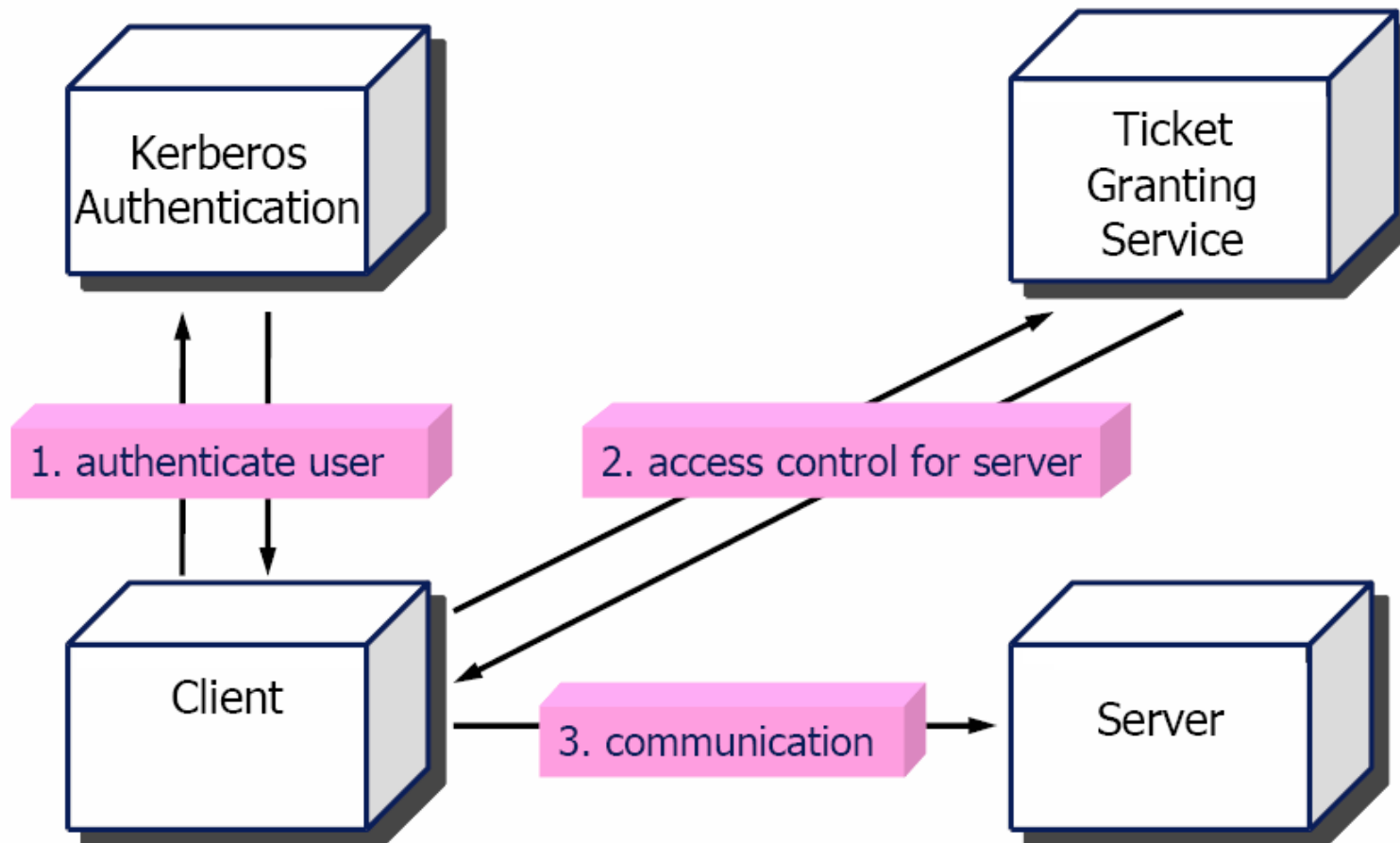
- Dezvoltat în 1983 în cadrul proiectului Athena de la Massachusetts Inst Technology (MIT)
 - <http://web.mit.edu/kerberos/www/>
- Autentificarea în rețele TCP/IP bazate pe sisteme Unix
- Algoritmi criptografici simetrici (DES)
- Se bazează pe serviciile de mediere oferite de un terț de încredere (KDC - Key Distribution Center)
- Autentificare mutuală între entități
- Versiunea curentă v5 (IETF RFC 1510, 1993).
- Windows 2000 / 2003 folosește o versiune extinsă de Kerberos v5
 - suport pentru certificate digitale (PKINIT)
 - <http://www.microsoft.com/windows2000/techinfo/howitworks/security/kerberos.asp>

Kerberos KDC



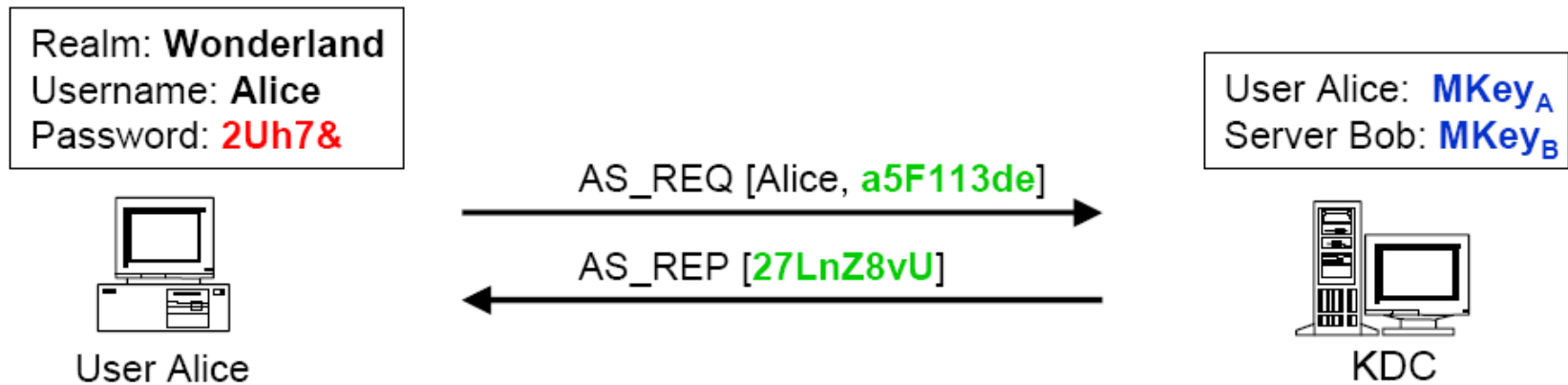
- **Key Distribution Center (KDC)**
- **Fiecare entitate (principal) are câte o cheie secretă master pe care o înregistrează la KDC**
 - cheile master ale utilizatorilor sunt derivate din parola de login
- **Toate cheile master ale entităților sunt stocate în baza de date a KDC, criptată folosind cheia master a KDC**
 - securitatea KDC!
- **Fiecare acces securizat este “mediat” prin intermediul unor tickete Kerberos**

Protocolul Kerberos



Protocolul Kerberos

Autentificarea Inițială



$H(2Uh7\&) = MKey_A$
 $E(\text{time}, MKey_A) = a5F113de$

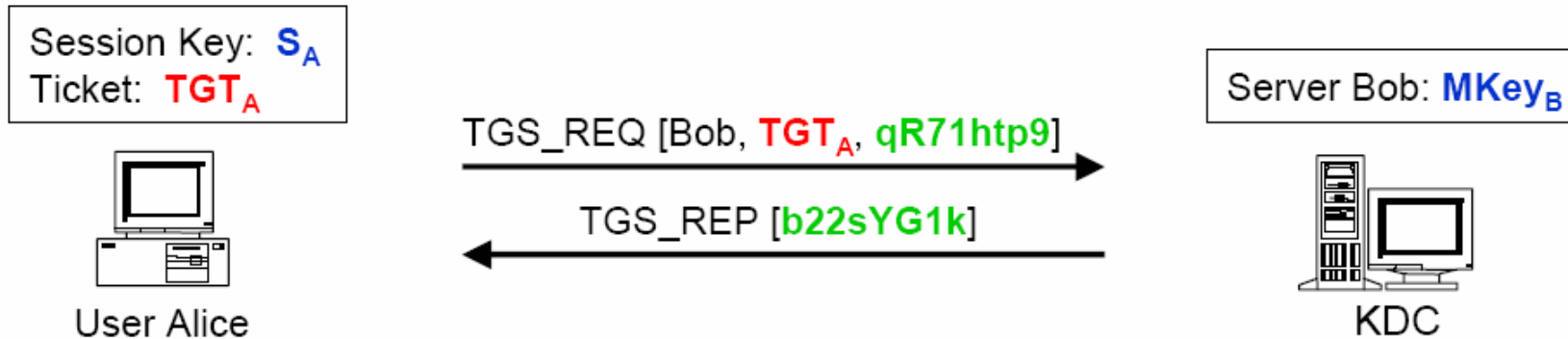
$D(27LnZ8vU, MKey_A) = \{ S_A, TGT_A \}$

$D(a5F113de, MKey_A) = \text{time, valid?}$
 Session key for Alice: S_A
 $E(\{ \text{Alice}, S_A \}, MKey_{KDC}) = TGT_A$
 $E(\{ S_A, TGT_A \}, MKey_A) = 27LnZ8vU$

H: Hash function
 $E(x, k)$: Encryption of x with key k
 $D(x, k)$: Decryption of x with key k

Protocolul Kerberos

Obținere Ticket de Acces



$$E(\{ \text{Alice, time} \}, S_A) = \text{qR71htp9}$$

$$D(\text{b22sYG1k}, S_A) = \{ S_{AB}, T_{AB} \}$$

H: Hash function
 E(x, k): Encryption of x with key k
 D(x, k): Decryption of x with key k

$$D(\text{TGT}_A, \text{MKey}_{KDC}) = \{ \text{Alice}, S_A \}$$

$$D(\text{qR71htp9}, S_A) = \{ \text{Alice, time} \}, \text{ valid?}$$

Session key for Alice-Bob: S_{AB}

$$E(\{ \text{Alice}, S_{AB} \}, \text{MKey}_B) = T_{AB}$$

$$E(\{ S_{AB}, T_{AB} \}, S_A) = \text{b22sYG1k}$$

Protocolul Kerberos

Autentificarea Client / Server

Session Key: S_{AB}
Ticket: T_{AB}



User Alice

AP_REQ [T_{AB} , $w86EQa55$]

AP_REP [$4tMJs73c$]



Server Bob

$MKey_B$

$E(\{ \text{Alice}, \text{time}_A \}, S_{AB}) = w86EQa55$

$D(4tMJx73c, S_{AB}) = \{ \text{Bob}, \text{time}_B \}, \text{valid?}$

$D(T_{AB}, MKey_B) = \{ \text{Alice}, S_{AB} \}$
 $D(w86EQa55, S_{AB}) = \{ \text{Alice}, \text{time} \}, \text{valid?}$
 $E(\{ \text{Bob}, \text{time}_B \}, S_{AB}) = 4tMJx73c$

H: Hash function

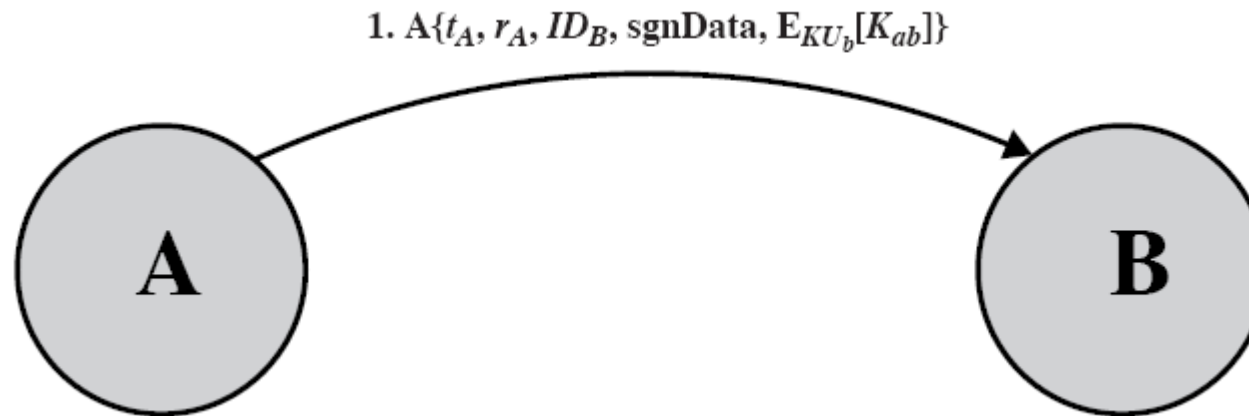
$E(x, k)$: Encryption of x with key k

$D(x, k)$: Decryption of x with key k

Autentificarea cu Certificate Digitale

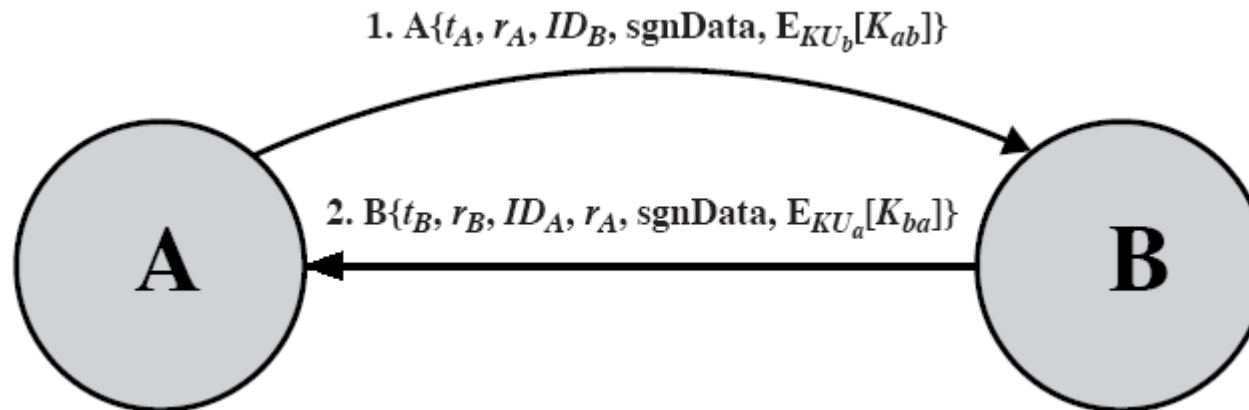
- **ITU-T Recommendation X.509: Information Technology – Open Systems Interconnection – The Directory: Authentication Framework**
- **Autentificarea se realizează făcând dovada posesiei cheii private asociate cheii publice din certificat**
 - semnarea digitală a unor date arbitrare
- **Certificatul digital în sine nu constituie un factor de autentificare (este public și poate fi obținut de oricine)!**
 - certificatul se folosește doar pentru validarea datelor semnate de entitatea ce urmează a fi autentificată
- **Protocoale de autentificare X.509**
 - One-way authentication
 - Two-way authentication
 - Three-way authentication

One-way authentication



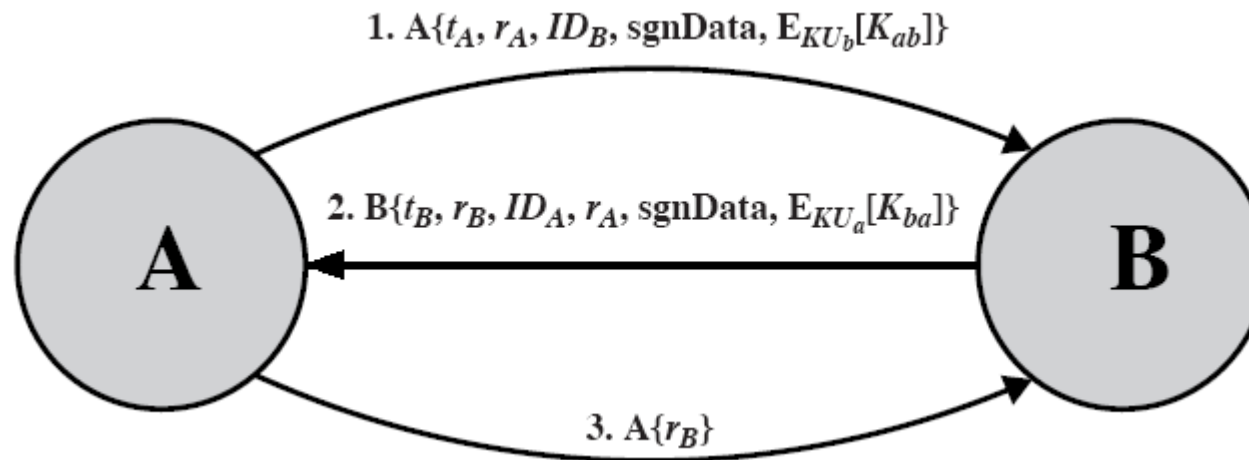
- Un singur schimb de mesaje
- Protocolul asigură:
 - autentificarea lui A la B
 - integritatea și originalitatea datelor (mesajul nu a fost trimis de mai multe ori)

Two-way authentication



- Două schimburi de mesaje
- Protocolul asigură în plus:
 - autentificarea lui B la A
 - integritatea și originalitatea răspunsului

Three-way authentication

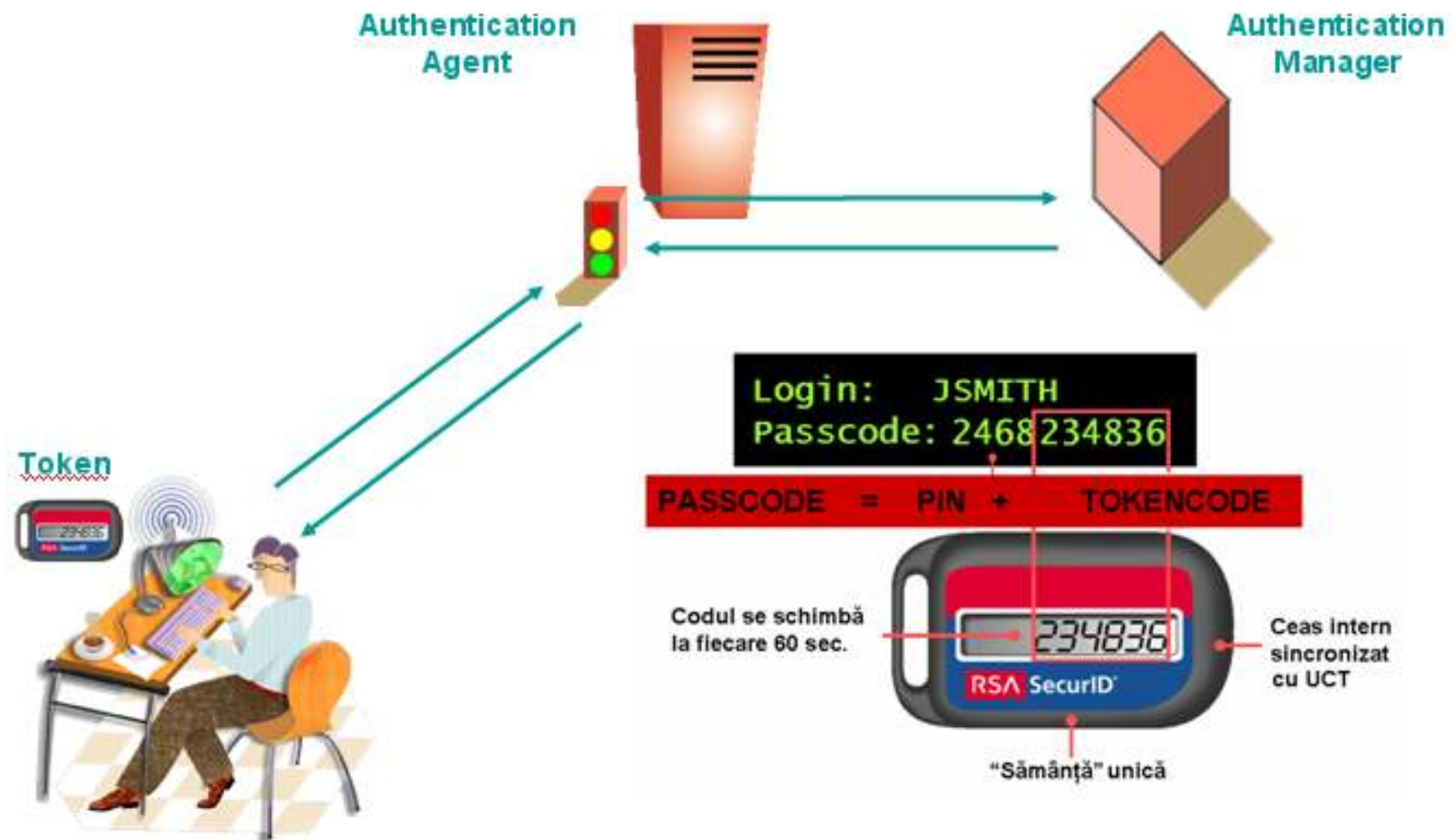


- Trei schimburi de mesaje
- Protocolul asigură în plus:
 - evitarea atacurilor prin reluare în cazul în care ceasurile celor două sisteme nu se pot sincroniza

Generatoare de parole de unică folosință

- Parolele sunt vulnerabile la o serie de atacuri
 - pot fi interceptate
 - pot fi ghicite sau sparte prin încercări repetate
- Soluția: parole de unică folosință
 - nu pot fi refolosite dacă sunt interceptate
 - RSA SecurID (www.rsa.com) – standard de facto
 - Vasco (www.vasco.com)
 - Cryptocard (www.cryptocard.com)
 - ActivIdentity (www.actividentity.com)
 - Secure Computing (www.securecomputing.com)

RSA SecurID

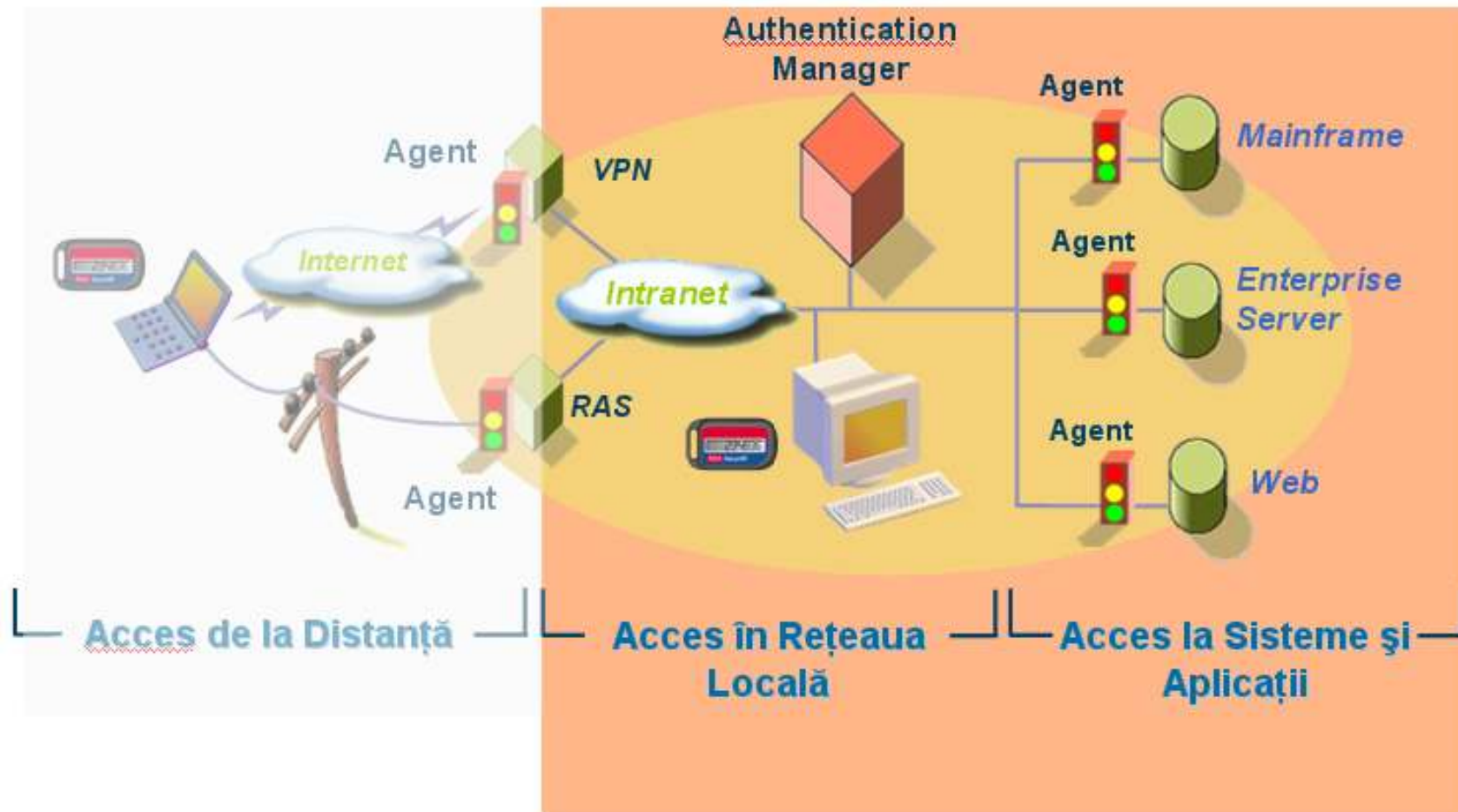


RSA SecurID (cont.)

- Dispozitive de autentificare
 - Key Fob
 - Card
 - PIN Pad
 - Software + Smart Card
 - PDA, Mobil



RSA SecurID (cont.)

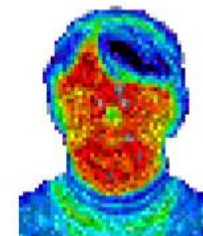
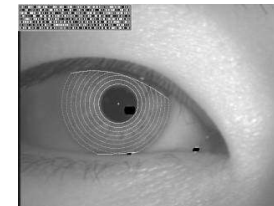
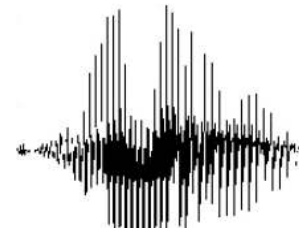


RSA SecurID (cont.)

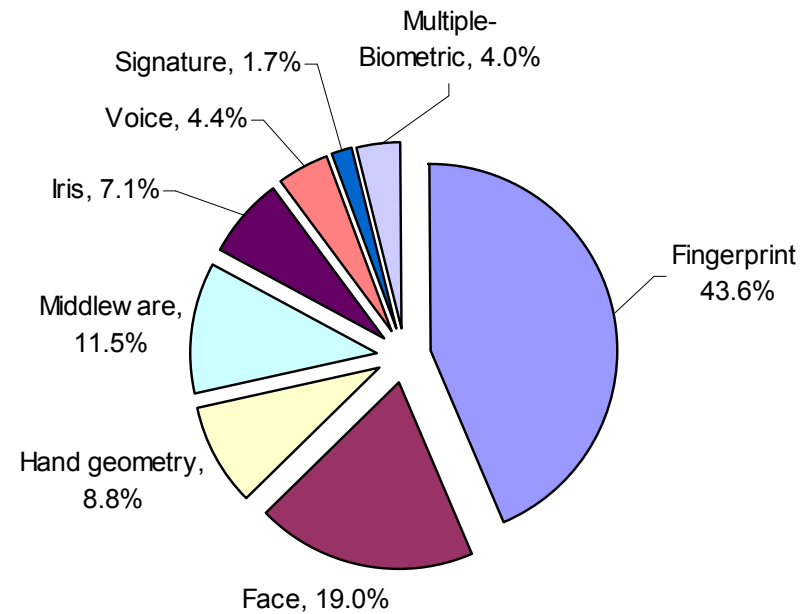
- **Soluție unitară pentru autentificarea sigură a utilizatorilor**
 - Rețea ⇒ Sisteme ⇒ Aplicații
- **Standard de facto în domeniu**
 - Peste 250 de produse
 - Peste 14 milioane de utilizatori
- **Metodă simplă și sigură**
 - Ușor de folosit și administrat
 - Nivel de securitate ridicat

Metode Biometrice

- Amprenta
- Voce
- Iris
- Geometria feței
- Geometria mâinii
- Semnătura olografă
- Scanarea retinei
- Amprenta termică a feței
- ADN
- ...

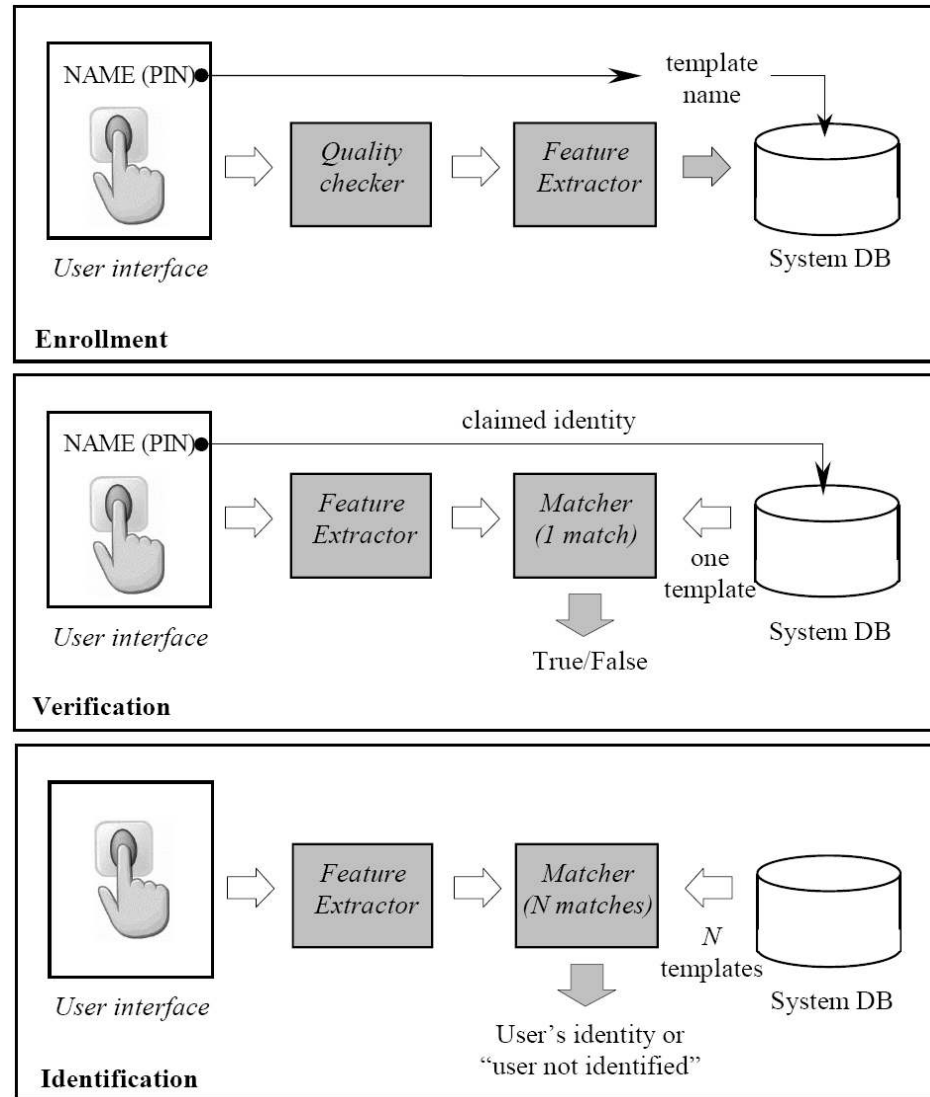


Metode Biometrice (cont.)

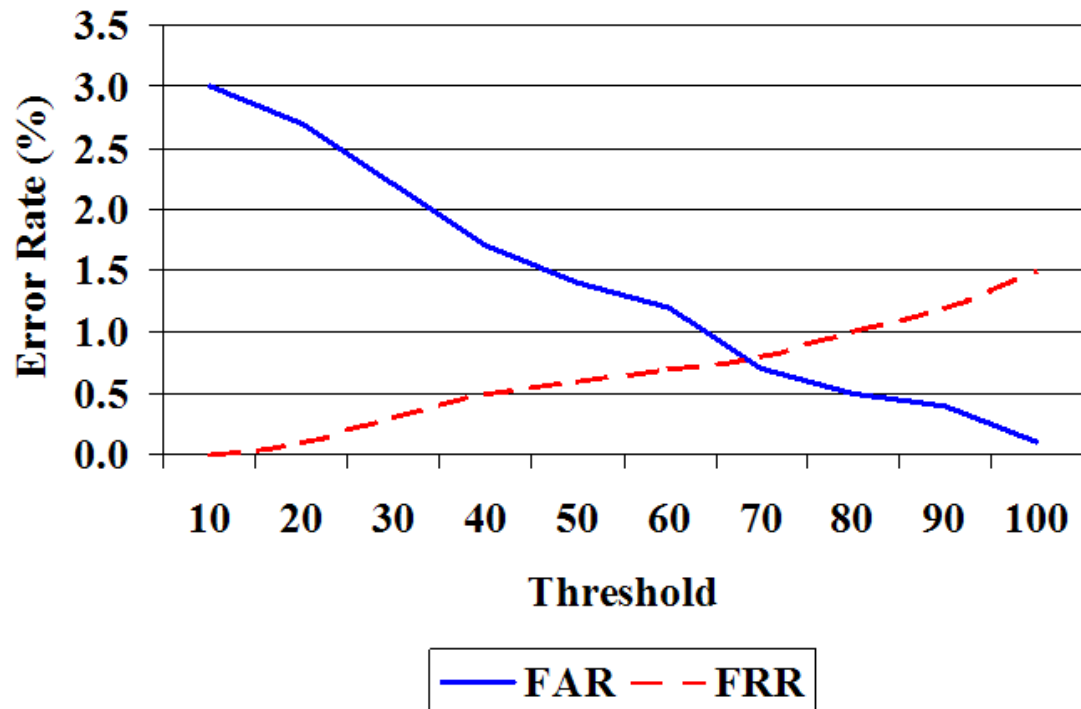


Percentages of biometric revenues by technology, 2006

Sistem Biometric

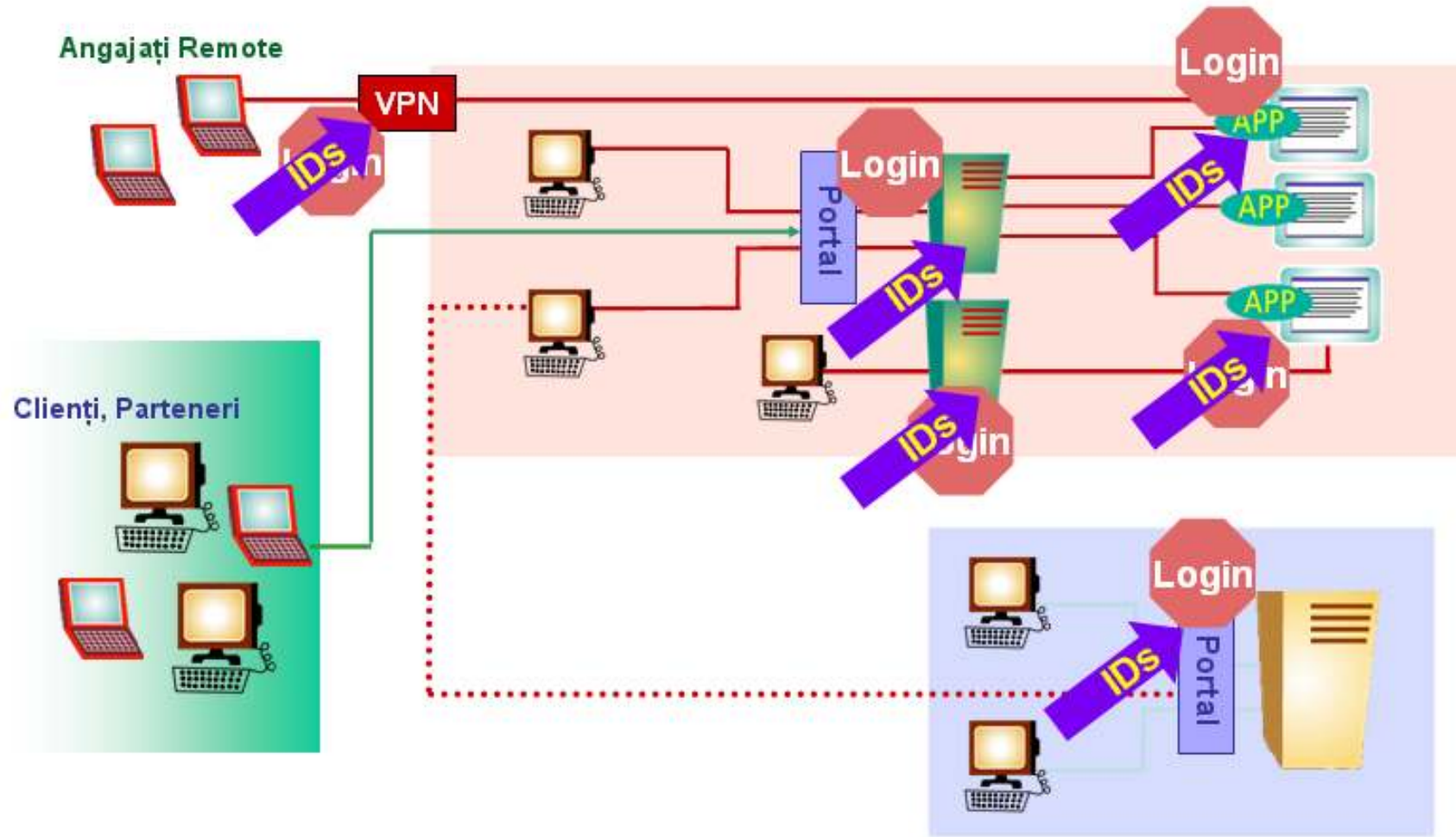


Performanța Sistemelor Biometrice



- False Acceptance Rate (FAR) – Procentul de impostori acceptați în mod greșit de către sistem
- False Rejection Rate (FRR) – Procentul de utilizatori valizi rejectați în mod greșit de către sistem
- Threshold – Valoare ce trebuie setată pentru a controla rata erorilor

Identități Multiple



Single Sign On

