

Számítógépes Hálózatok

10. Előadás: Hálózati réteg 3

Based on slides from **Zoltán Ács ELTE** and D. Choffnes Northeastern U., Philippa Gill from StonyBrook University , Revised Spring 2016 by S. Laki

IPv6

Fogyó IPv4 címek

3

- ❑ Probléma: az IPv4 címtartomány túl kicsi
 - ❑ $2^{32} = 4,294,967,296$ lehetséges cím
 - ❑ Ez kevesebb mint egy emberenként
- ❑ A világ egy részén már nincs kiosztható IP blokk
 - ❑ IANA az utolsó /8 blokkot 2011-ben osztotta ki

Régió	Regional Internet Registry (RIR)	Utolsó IP blokk kiosztása
Asia/Pacific	APNIC	April 19, 2011
Europe/Middle East	RIPE	September 14, 2012
North America	ARIN	13 Jan 2015 (Projected)
South America	LACNIC	13 Jan 2015 (Projected)
Africa	AFRINIC	17 Jan 2022(Projected)

IPv6

4

- ❑ IPv6, 1998(!)-ban mutatták be
 - ❑ 128 bites címek
 - ❑ $4.8 * 10^{28}$ cím/ember
- ❑ Cím formátum
 - ❑ 16 bites értékek 8 csoportba sorolva (':'-tal elválasztva)
 - ❑ Minden csoport elején szereplő nulla sorozatok elhagyhatók
 - ❑ Csupa nulla csoportok elhagyhatók, ekkor '::'

2001:0db8:0000:0000:0000:ff00:0042:8329

2001:db8:0:0:0:ff00:42:8329

2001:db8::ff00:42:8329

IPv6

5

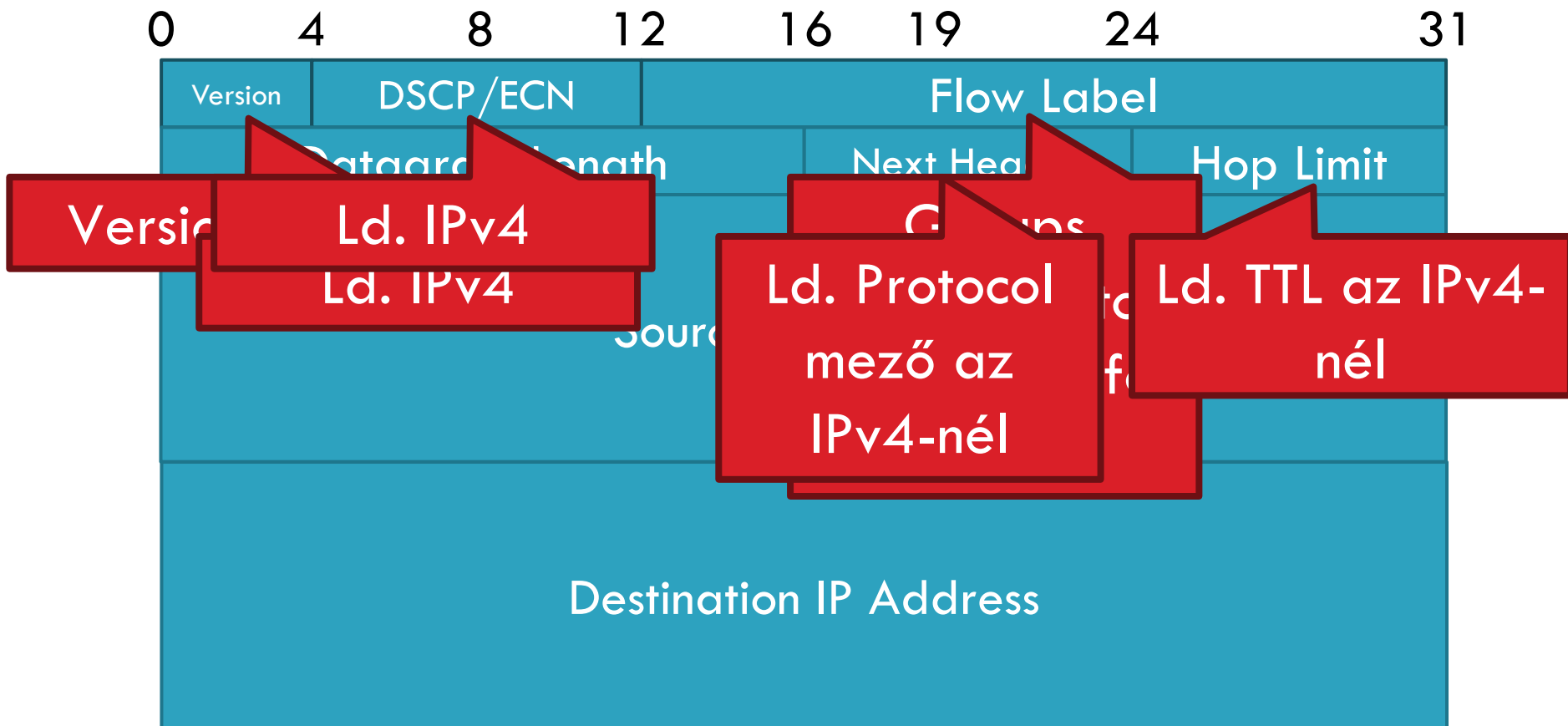
- Ki tudja a localhost IPv4 címét?
 - ▣ 127.0.0.1

- Mi ez az IPv6 esetén?
 - ▣ ::1

IPv6 Fejléc

6

- Az IPv4-nél látott kétszerese (320 bit vs. 160 bit)



Különbségek az IPv4-hez képest

7

- ❑ Számos mező hiányzik az IPv6 fejlécből
 - ▣ Fejléc hossza – beépült a Next Header mezőbe
 - ▣ Checksum – nem igazán használták már korábban se...
 - ▣ Identifier, Flags, Offset
 - IPv6 routerek nem támogatják a fragmentációt
 - Az állomások MTU felderítést alkalmaznak
- ❑ Az Internet felhasználás súlypontjainak megváltozása
 - ▣ Napjaink hálózatai sokkal homogénebbek, mint azt kezdetben gondolták
 - ▣ Azonban a routing költsége és bonyolultsága domináns

Teljesítmény növekmény

8

- ❑ Nincsenek ellenőrizendő kontrollösszegek (checksum)
- ❑ Nem szükséges a fragmentáció kezelése a routerekben
- ❑ Egyszerű routing tábla szerkezet
 - ▣ A cím tér nagy
 - ▣ Nincs szükség CIDR-re (de aggregáció szükséges)
 - ▣ A szabványos alhálózat méret 2^{64} cím
- ❑ Egyszerű auto-konfiguráció
 - ▣ Neighbor Discovery Protocol

További IPv6 lehetőségek

9

□ Forrás Routing

- ▣ Az állomás meghatározhatja azt az útvonalat, amelyen a csomagjait továbbítani szeretné

□ Mobil IP

- ▣ Az állomások magukkal vihetik az IP címüket más hálózatokba
- ▣ Forrás routing használata a csomagok irányításához

□ Privacy kiterjesztések

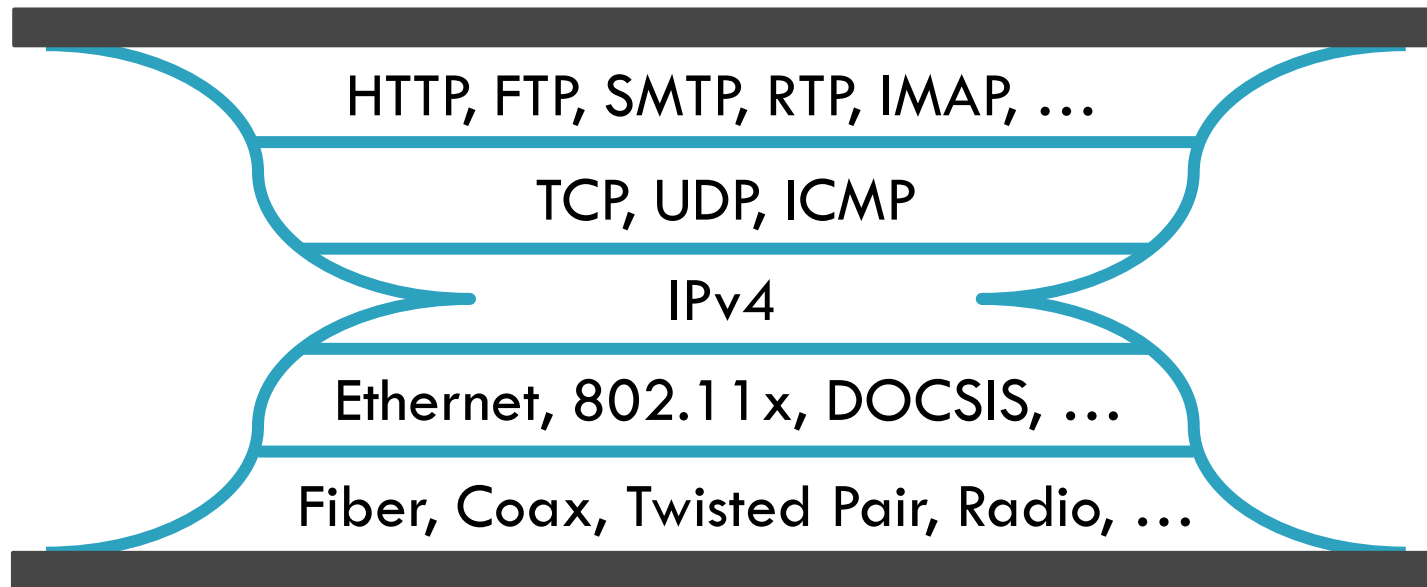
- ▣ Véletlenszerűen generált állomás azonosítók
- ▣ Megnehezíti egy IP egy adott állomáshoz való kapcsolását

□ Jumbograms

- ▣ 4Gb-es datagramok küldése

Bevezetési nehézségek

10



- ❑ IPv6 bevezetése a teljes Internet frissítését jelentené
 - ▣ Minden router, minden hoszt
 - ▣ ICMPv6, DHCPv6, DNSv6
- ❑ 2013: 0.94%-a a Google forgalmának volt IPv6 feletti
- ❑ 2015: ez 2.5%

<https://www.google.com/intl/en/ipv6/statistics.html>

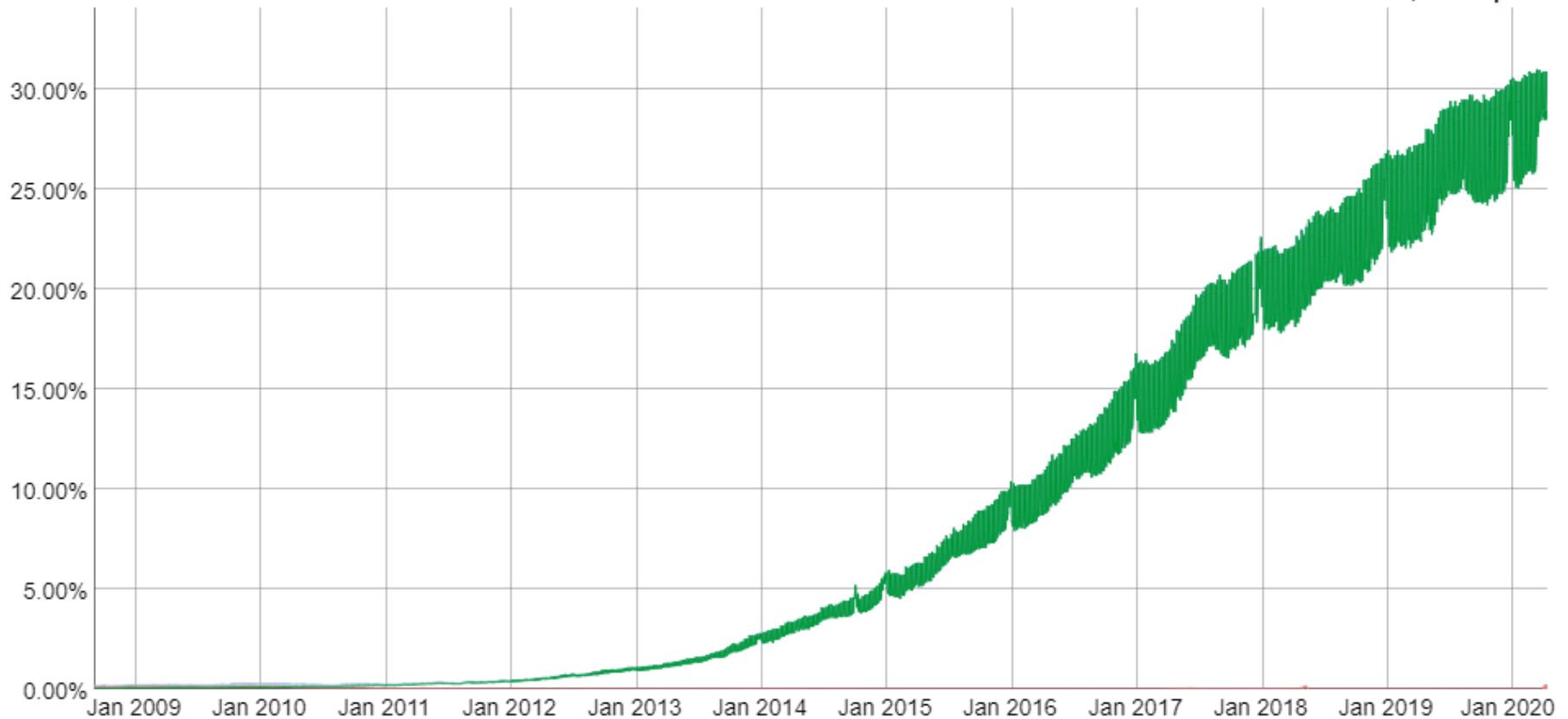
11

IPv6 Adoption

IPv6 Adoption

We are continuously measuring the availability of IPv6 connectivity among Google users. The graph shows the percentage of users that access Google over IPv6.

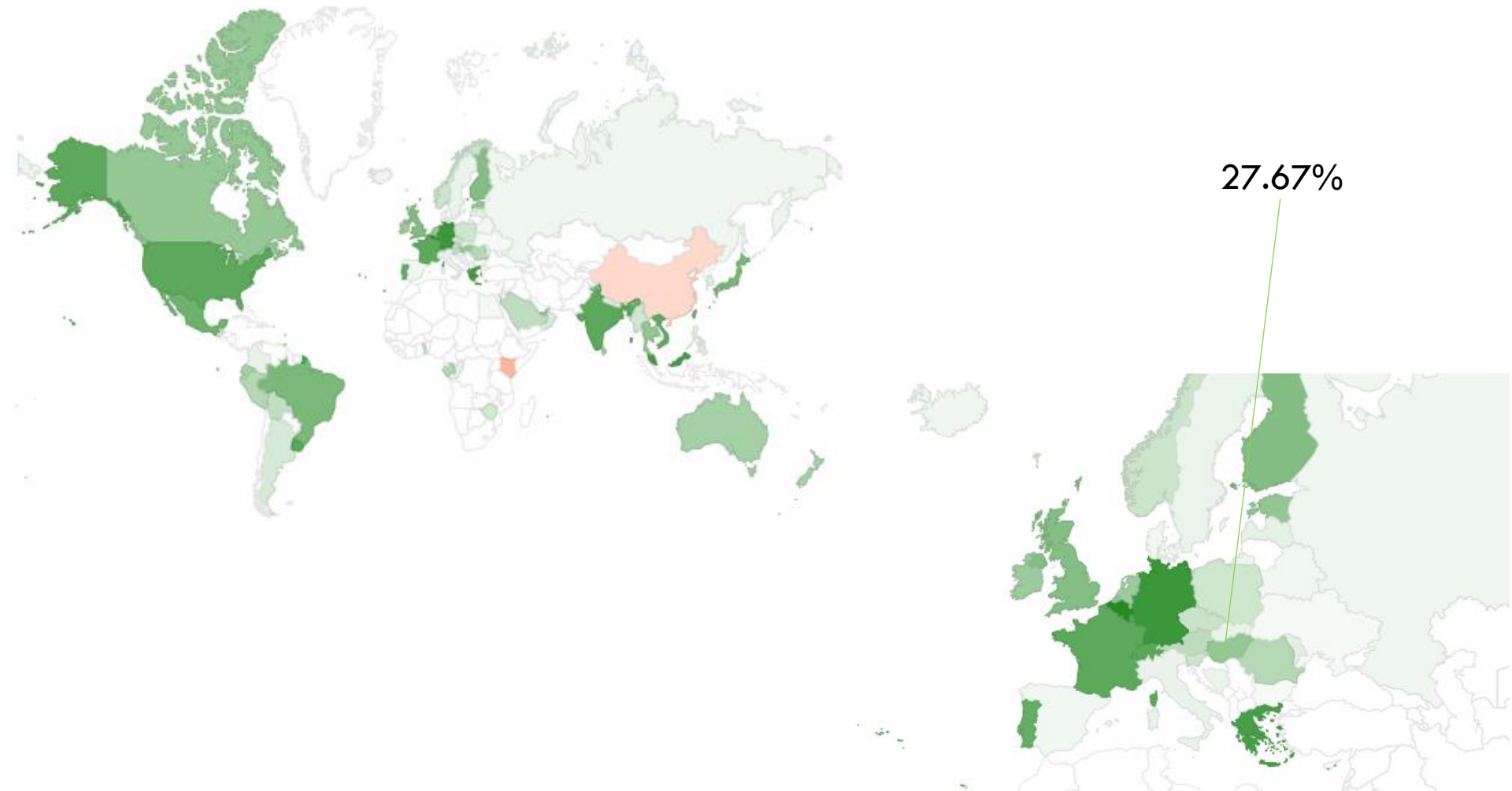
Native: 28.73% 6to4/Teredo: 0.00% Total IPv6: 28.73% | 2020. ápr. 14.



<https://www.google.com/intl/en/ipv6/statistics.html>

12

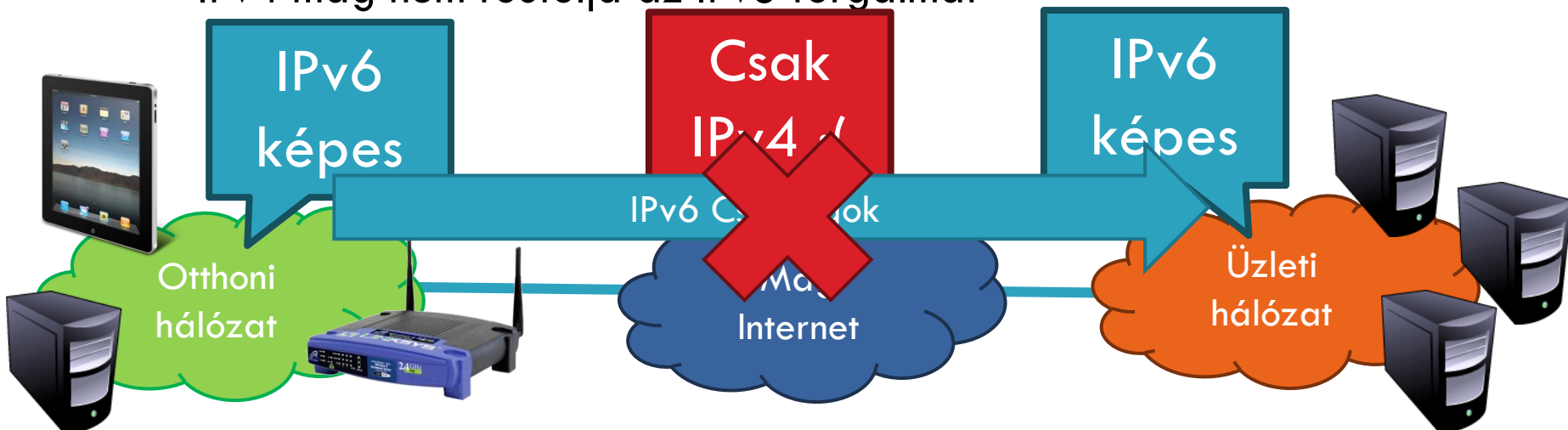
IPv6 Adoption



Átmenet IPv6-ra

13

- Hogyan történhet az átmenet IPv4-ről IPv6-ra?
 - ▣ Napjainkban a legtöbb végpont a hálózat széléken támogatja az IPv6-ot
 - Windows/OSX/iOS/Android mind tartalmaz IPv6 támogatást
 - Az itteni vezeték nélküli access point-ok is valószínűleg IPv6 képesek
 - ▣ Az Internet maga a probléma
 - IPv4 mag nem routolja az IPv6 forgalmat



Átmeneti megoldások

14

- Azaz hogyan routoljunk IPv6 forgalmaz IPv4 hálózat felett?
- Megoldás
 - ▣ Használjunk **tunneleket** az IPv6 csomagok becsomagolására és IPv4 hálózaton való továbbítására
 - ▣ Számos különböző implementáció
 - 6to4
 - IPv6 Rapid Deployment (6rd)
 - Teredo
 - ...

Routing 2. felvonás

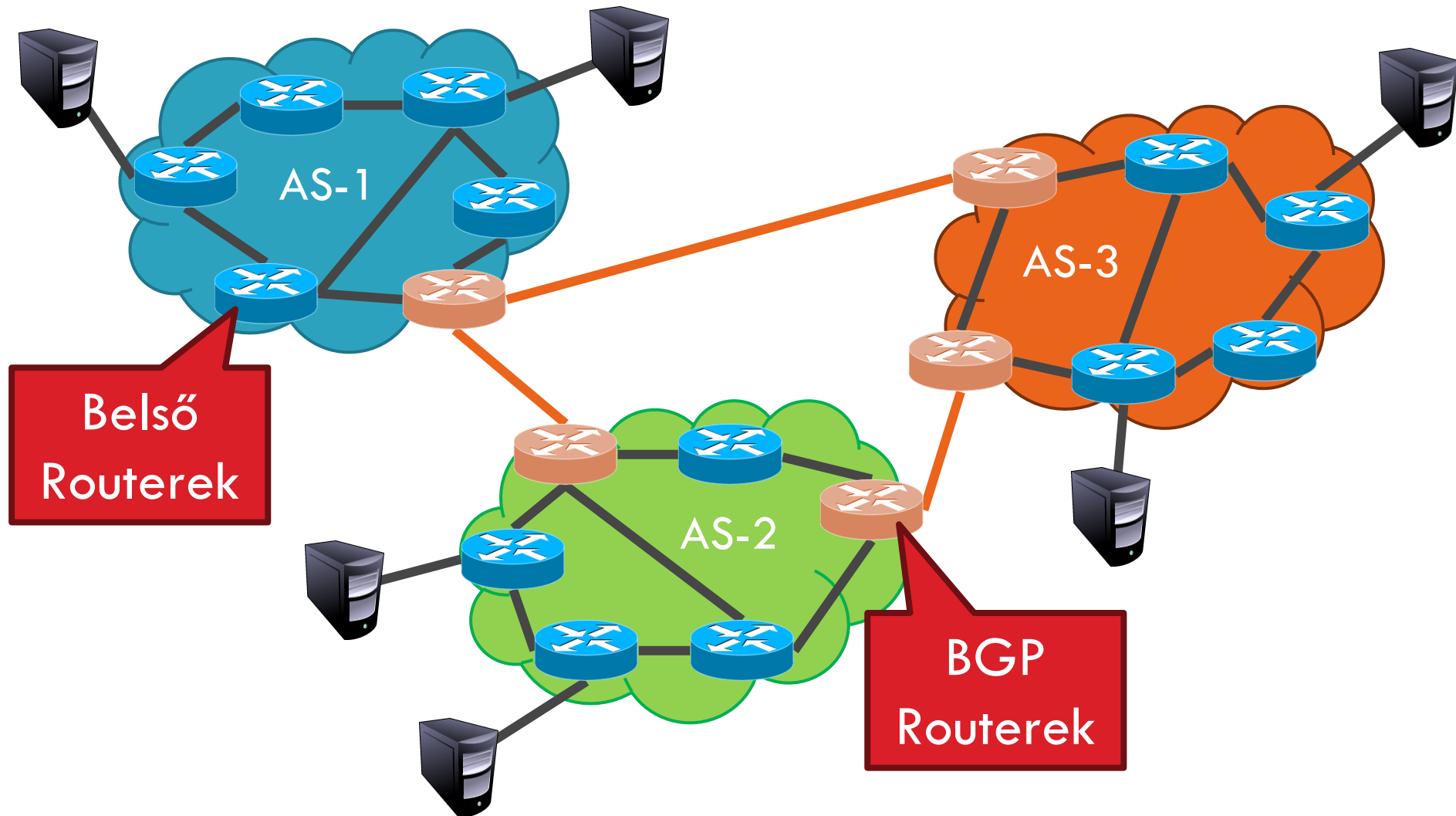
Újra: Internet forgalom irányítás

16

- ❑ Az Internet egy két szintű hierarchiába van szervezve
- ❑ Első szint – autonóm rendszerek (AS-ek)
 - ▣ AS – egy adminisztratív tartomány alatti hálózat
 - ▣ Pl.: ELTE, Comcast, AT&T, Verizon, Sprint, ...
- ❑ AS-en belül ún. **intra-domain** routing protokollokat használunk
 - ▣ Distance Vector, pl.: Routing Information Protocol (RIP)
 - ▣ Link State, pl.: Open Shortest Path First (OSPF)
- ❑ AS-ek között ún. **inter-domain** routing protokollokat
 - ▣ Border Gateway Routing (BGP)
 - ▣ Napjainkban: BGP-4

AS példa

17



Miért van szükség AS-ekre?

18

- ❑ A routing algoritmusok **nem elég hatékonyak** ahhoz, hogy a teljes Internet topológián működjenek
- ❑ Különböző szervezetek **más-más politika** mentén akarnak forgalom irányítást (policy)
- ❑ Lehetőség, hogy a szervezetek **elrejtsek a belső hálózatuk szerkezetét**
- ❑ Lehetőség, hogy a szervezetek **eldöntsék**, hogy mely más szervezeteken keresztül forgalmazzanak

- Egyszerűbb az útvonalak számítása
- Nagyobb rugalmasság
- Nagyobb autonómia/függetlenség

AS számok

19

- ❑ Minden AS-t egy AS szám (ASN) azonosít
 - ❑ 16 bites érték (a legújabb protokollok már 32 bites azonosítókat is támogatnak)
 - ❑ 64512 – 65535 más célra foglalt
- ❑ Jelenleg kb. 40000 AS szám létezik
 - ❑ AT&T: 5074, 6341, 7018, ...
 - ❑ Sprint: 1239, 1240, 6211, 6242, ...
 - ❑ ELTE: 2012
 - ❑ Google 15169, 36561 (formerly YT), + others
 - ❑ Facebook 32934
 - ❑ Észak-amerikai AS-ek → <http://ftp.arin.net/info/asn.txt>

Inter-Domain Routing

20

- A globális összeköttetéshez szükséges!!!
 - ▣ Azaz minden AS-nek ugyanazt a protokollt kell használnia
 - ▣ Szemben az intra-domain routing-gal
- Milyen követelmények vannak?
 - ▣ Skálázódás
 - ▣ Rugalmas útvonal választás
 - Költség
 - Forgalom irányítás egy hiba kikerülésére
- Milyen protokollt válasszunk?
 - ▣ link state vagy distance vector?
 - ▣ Válasz: A BGP egy **path vector (útvonal vektor)** protokoll

Border Gateway Protocol

21

ÁLTALÁNOS

AS-ek közötti (*exterior gateway protocol*).

Eltérő célok vannak forgalomirányítási szempontból, mint az AS-eken belüli protokollnál.

Politikai szempontok szerepet játszhatnak a forgalomirányítási döntésben.

NÉHÁNY PÉLDA FORGALOMIRÁNYÍTÁSI KORLÁTOZÁSRA

- Ne legyen átmenő forgalom bizonyos AS-eken keresztül.
- Csak akkor haladjunk át Albánián, ha nincs más út a célhoz.
- Az IBM-nél kezdődő illetve végződő forgalom ne menjen át a Microsoft-on.
- A politikai jellegű szabályokat kézzel konfigurálják a BGP-routeren.
- A BGP router szempontjából a világ AS-ekből és a közöttük átmenő vonalakból áll.

DEFINÍCIÓ

- Két AS összekötött, ha van köztük a BGP-router-eiket összekötő él.

Border Gateway Protocol

22

HÁLÓZATOK CSOPORTOSÍTÁSA AZ ÁTMENŐ FORGALOM SZEMPONTJÁBÓL

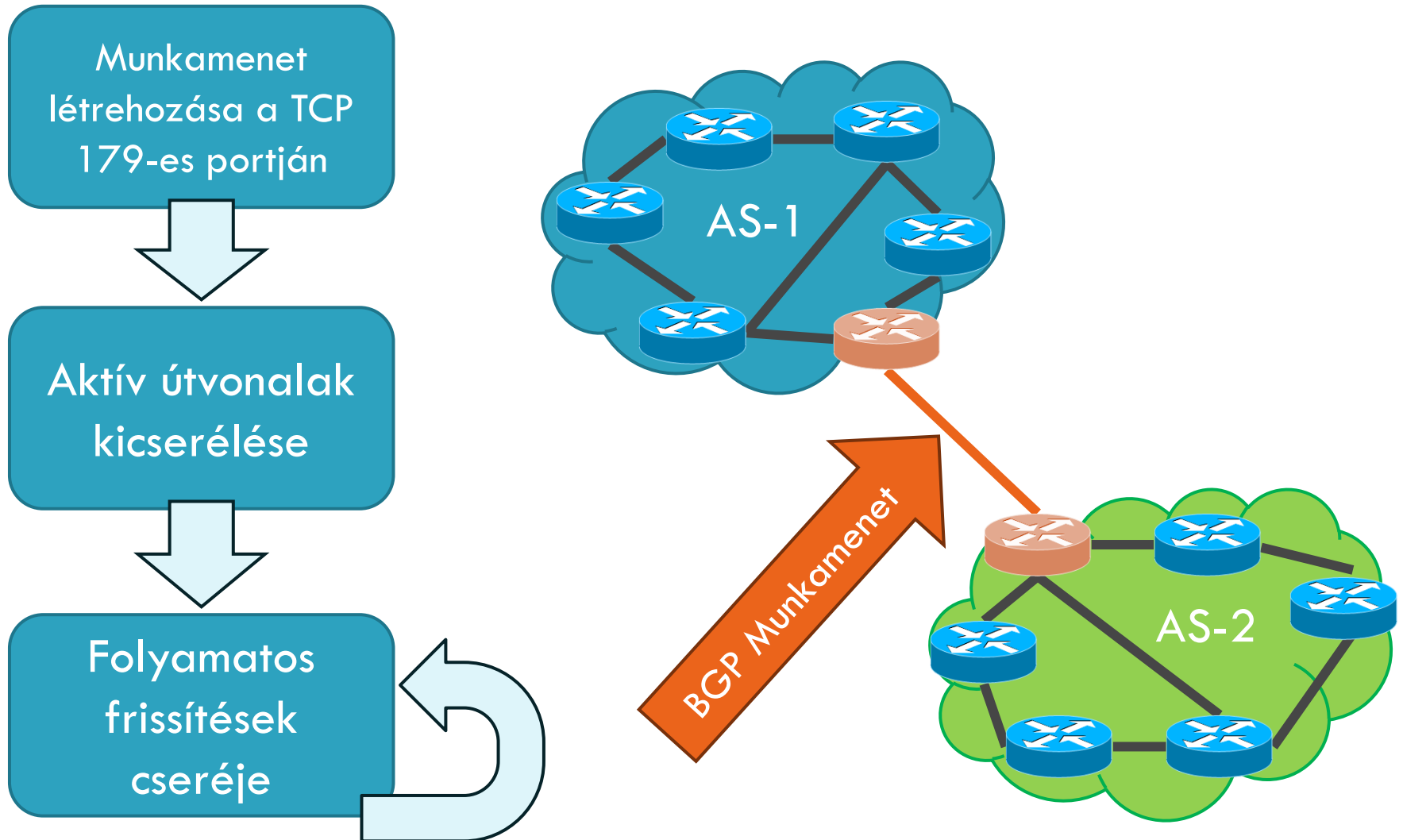
1. **Csonka hálózatok**, amelyeknek csak egyetlen összeköttetésük van a BGP gráffal.
2. **Többszörösen bekötött hálózatok**, amelyeket használhatna az átmenő forgalom, de ezek ezt megtagadják.
3. **Tranzit hálózatok**, amelyek némi megkötéssel, illetve általában fizetség ellenében, készek kezelni harmadik fél csomagjait.

JELLEMZŐK

- A BGP router-ek páronként TCP-összeköttetést létrehozva kommunikálnak egymással.
- A BGP alapvetően távolságvektor protokoll, viszont a router nyomon követi a használt útvonalat, és az útvonalat mondja meg a szomszédjainak.

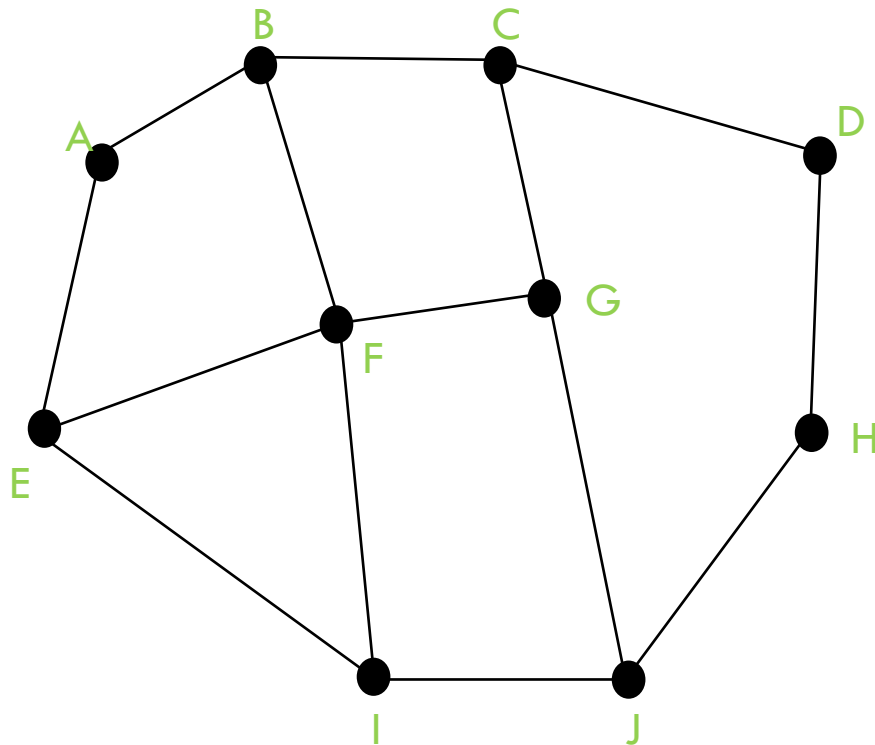
BGP egyszerűsített működése

23



Border Gateway Protocol

24



A *F* által a szomszédjaitól kapott *D*-re vonatkozó információ az alábbi:

B-től: „Én a *BCD*-t használom”

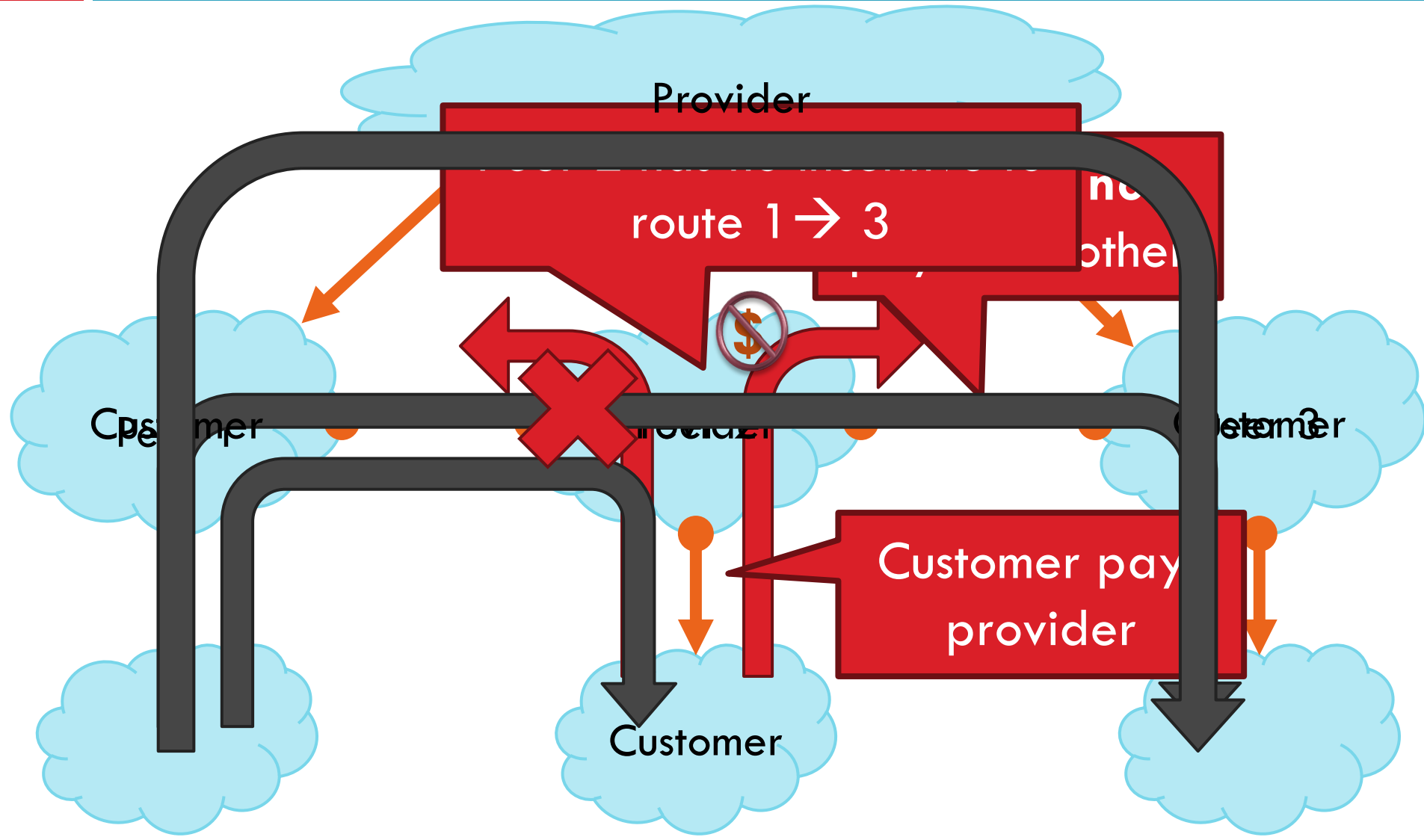
G-től: „Én a *GCD*-t használom”

I-től: „Én a *IFGCD*-t használom”

E-től: „Én a *EFGCD*-t használom”

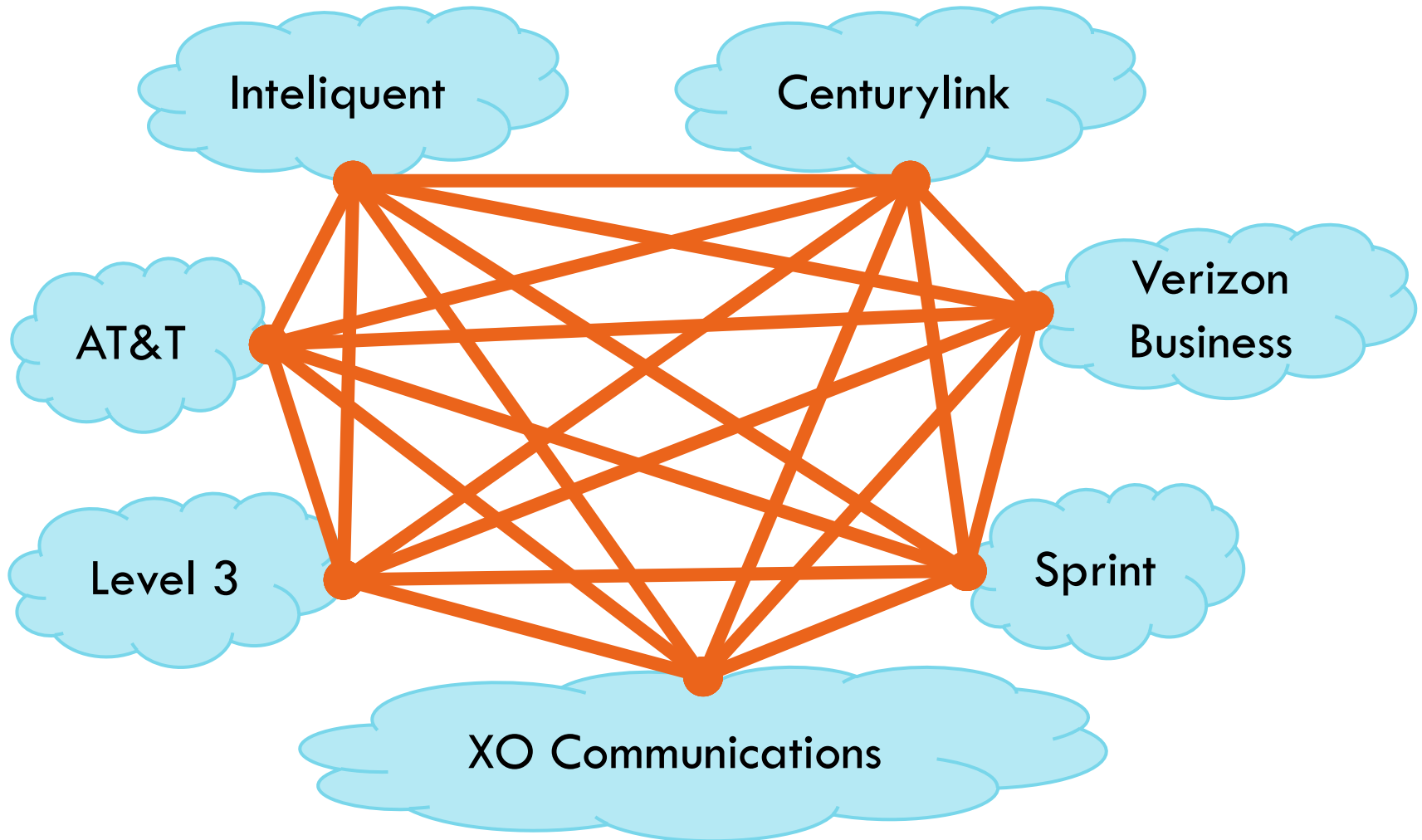
BGP kapcsolatok

25



Tier-1 ISP Peering

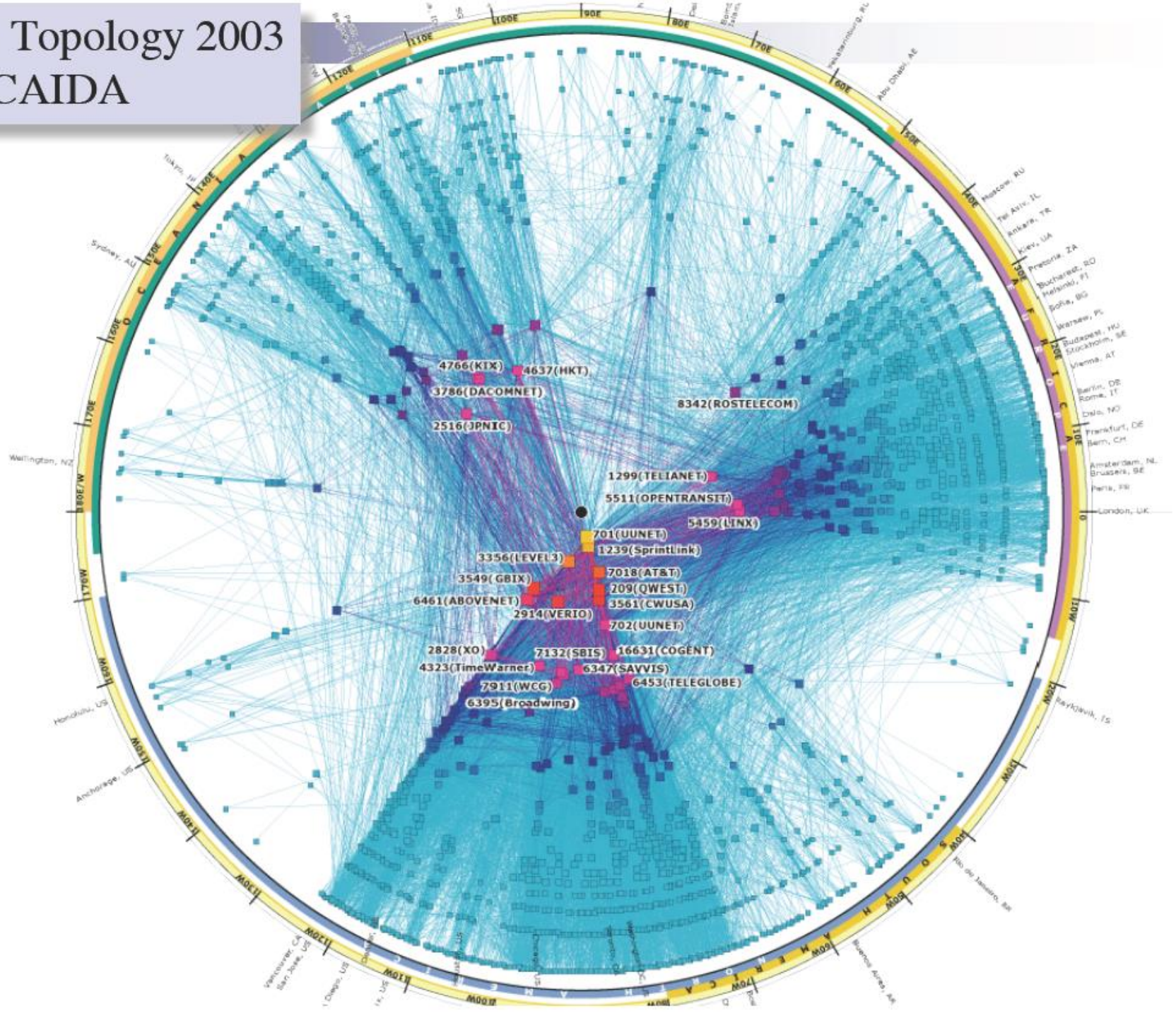
26



Tier-1 ISP Peering

27





Útvonalvektor protokoll

Path Vector Protocol

29

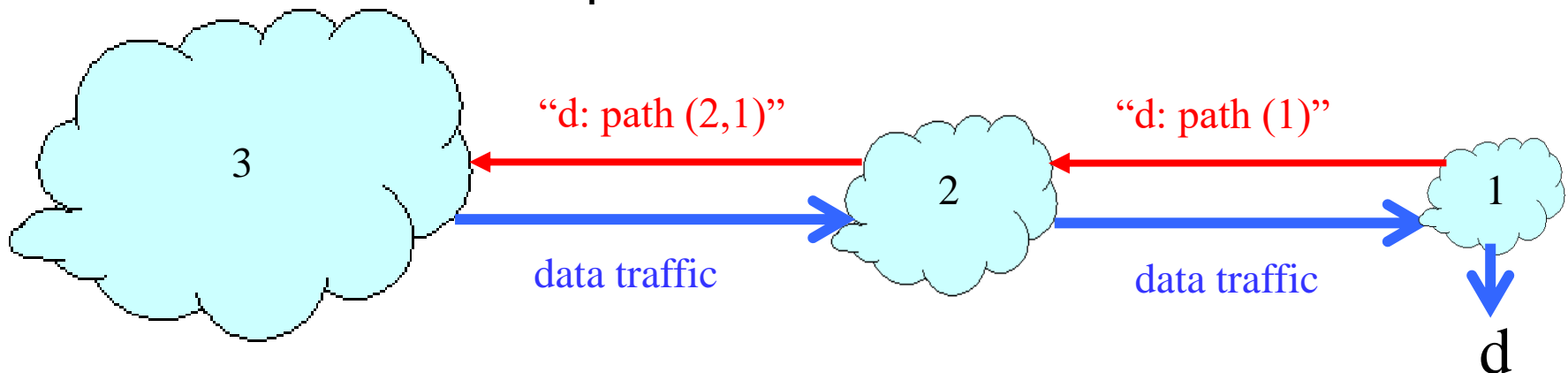
- AS-útvonat: AS-ek sorozata melyeken áthalad az útvonat
 - ▣ Hasonló a távolságvektorhoz, de további információt is tartalmaz
- Hurkok, körök detektálása és különböző továbbítási politikák alkalmazása
 - ▣ Pl. válaszd a legolcsóbb/legrövidebb utat
- Routing a leghosszabb prefix egyezés alapján



Útvonalvektor protokoll

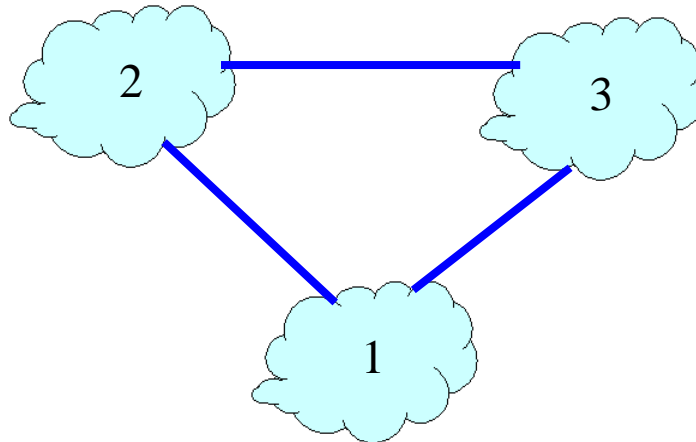
Path Vector Protocol

- A távolságvektor protokoll kiterjesztése
 - ▣ Rugalmas továbbítási politikák
 - ▣ Megoldja a végtelenig számolás problémáját
 - ▣ Útvonalvektor: Célállomás, következő ugrás (nh), AS útvonal
- Ötlet: a teljes útvonalat meghirdeti
 - ▣ Távolságvektor: távolság metrika küldése célállomásonként
 - ▣ Útvonalvektor: a teljes útvonal küldése célállomásonként



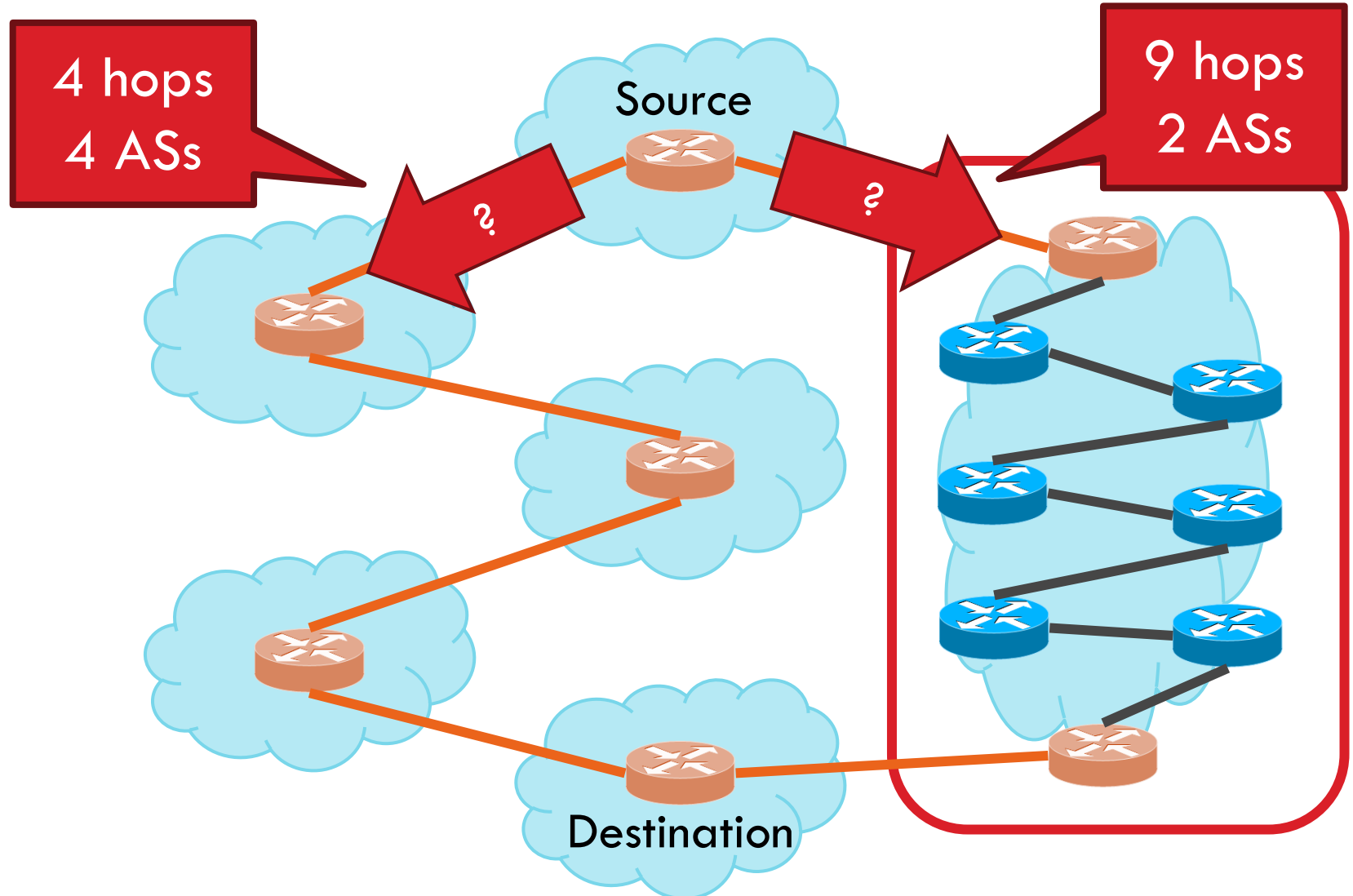
Rugalmas forgalomirányítás

- ❑ Minden állomás hely/saját útválasztási politikát alkalmaz
 - ▣ Útvonal kiválasztás: Melyik útvonalat használjuk?
 - ▣ Útvonal export: Melyik útvonalat hirdessük meg?
- ❑ Példák
 - ▣ A 2. állomás által preferált útvonal: “2, 3, 1” (nem a “2, 1”)
 - ▣ Az 1. állomás nem hagyja, hogy a 3. állomás értesüljön az “1, 2” útvonalról



Shortest AS Path \neq Shortest Path

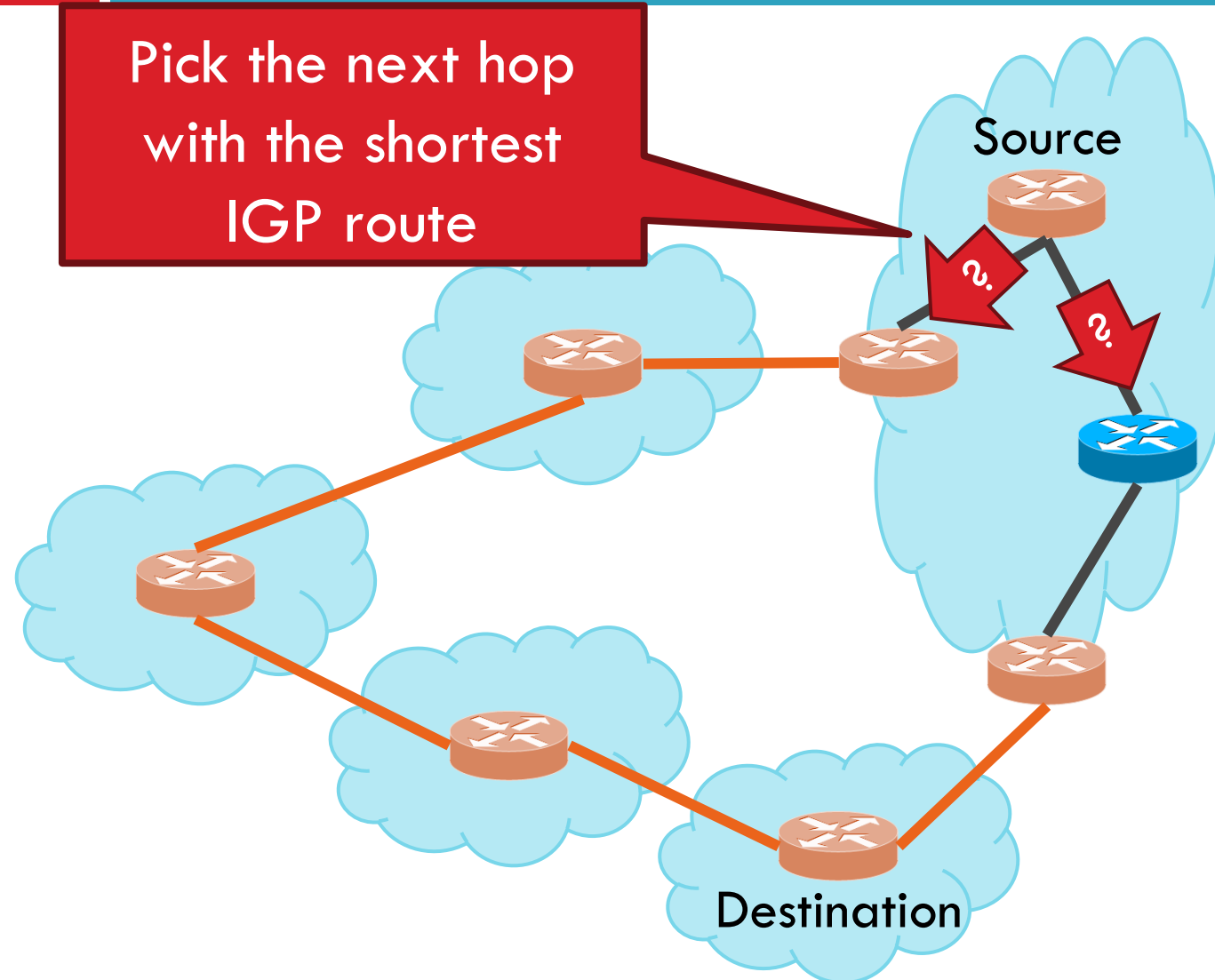
32



Hot Potato Routing

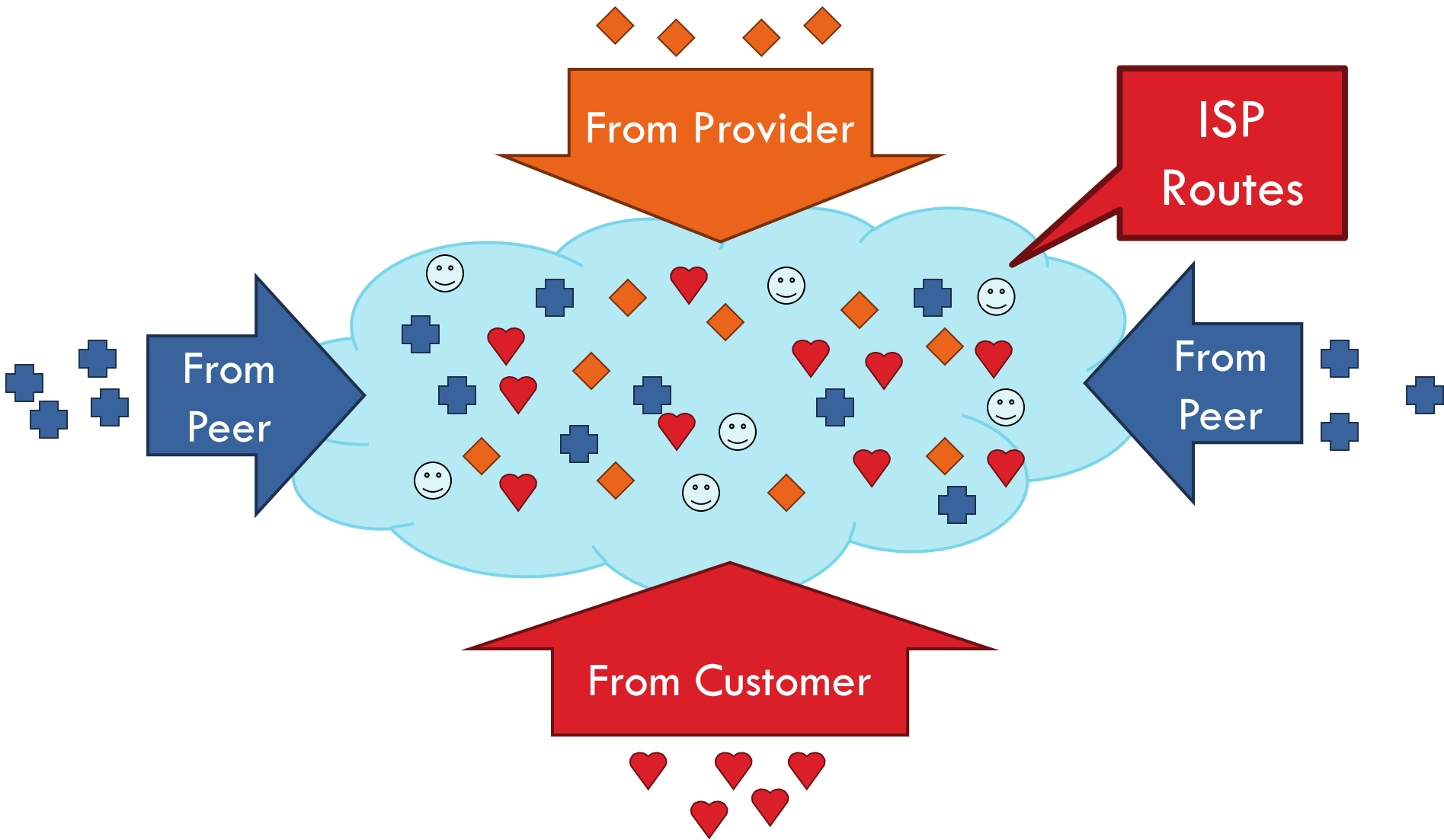
33

Pick the next hop with the shortest IGP route



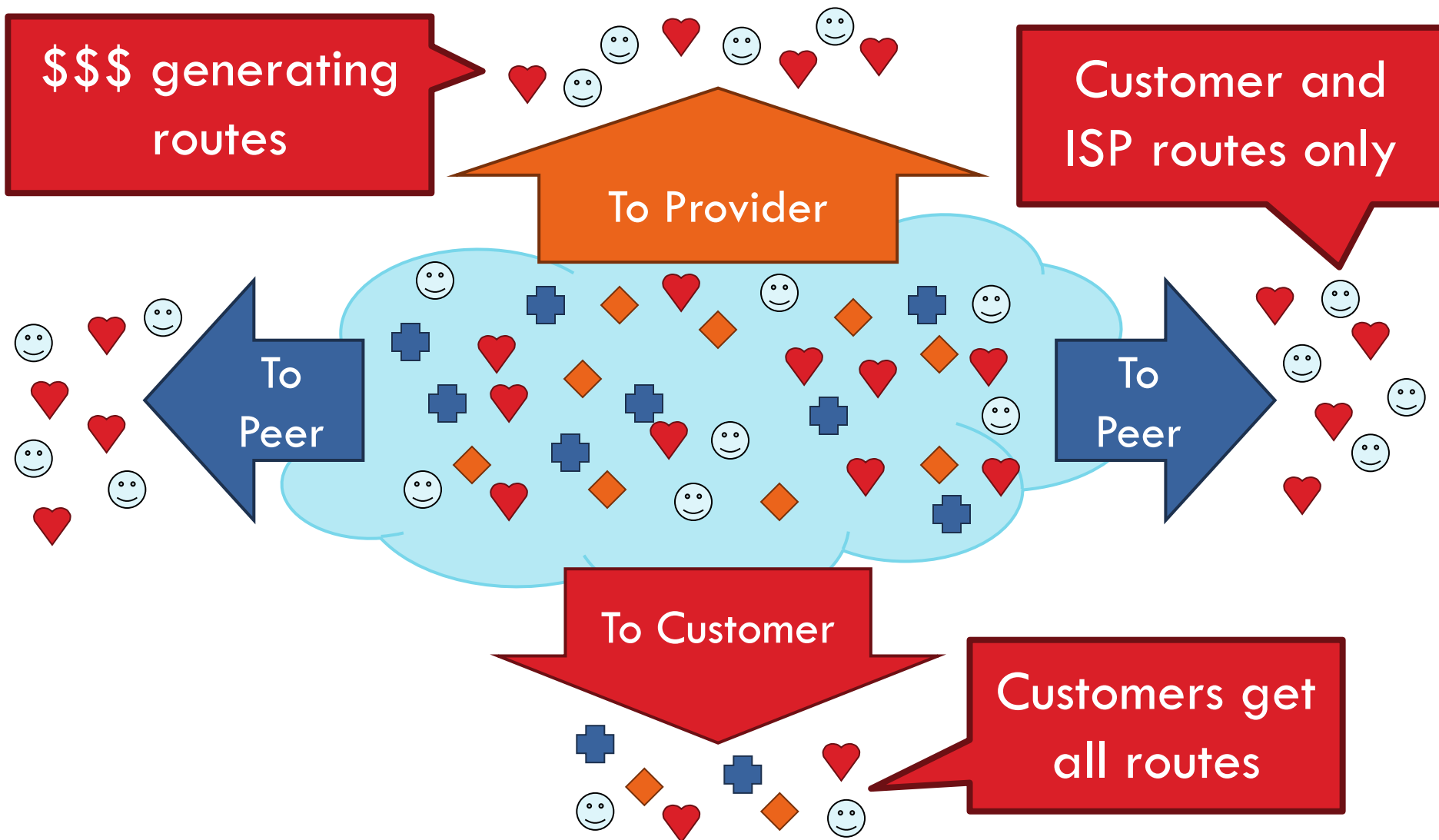
Importing Routes

34



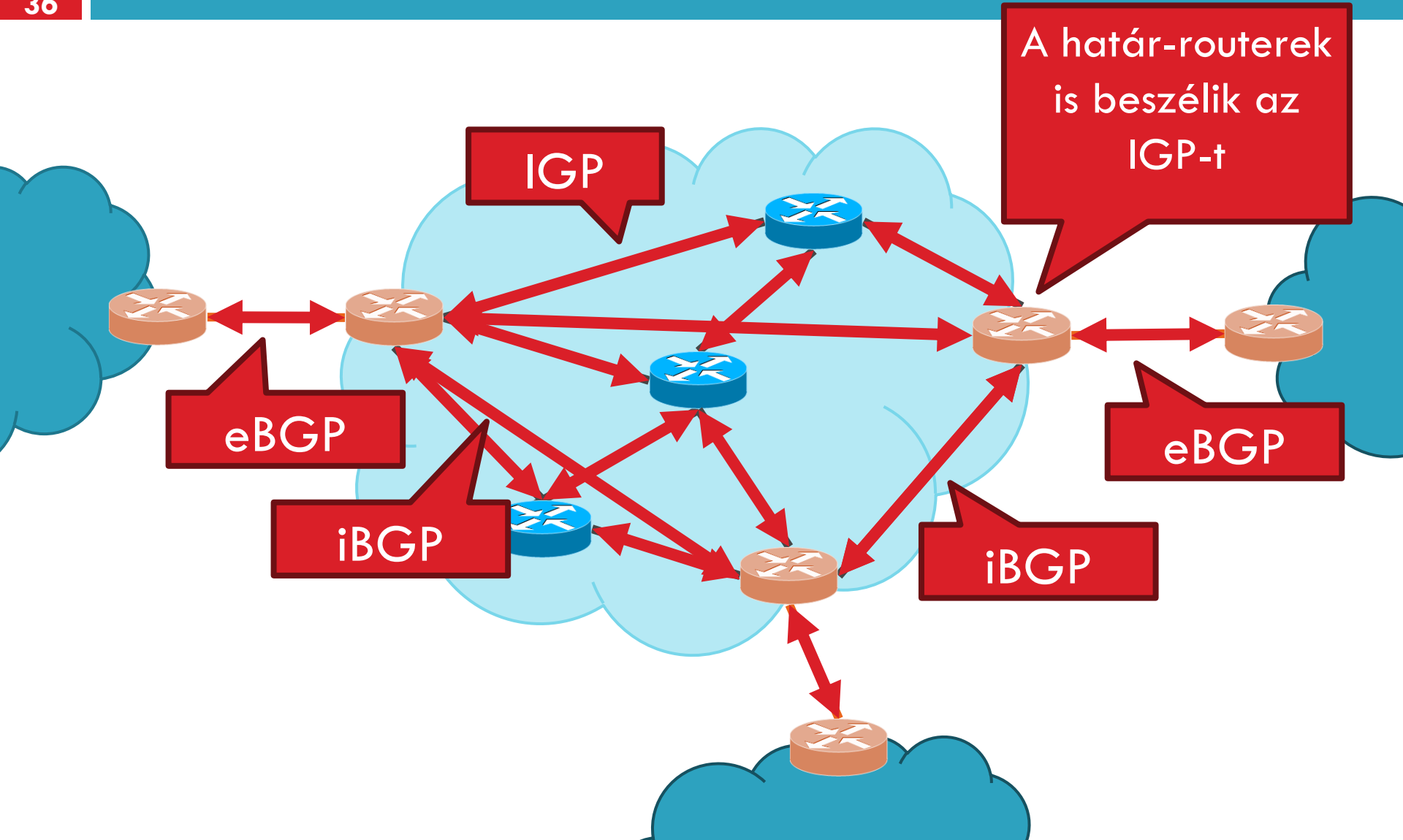
Exporting Routes

35



BGP

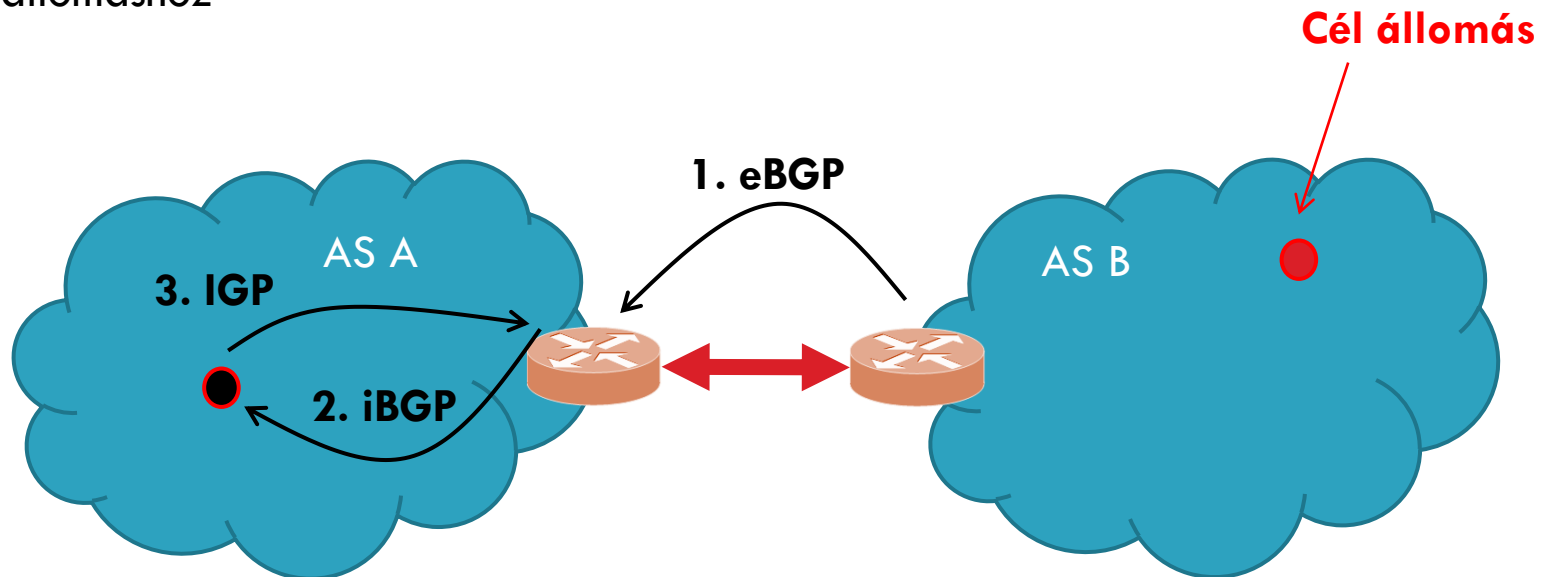
36



IGB – iBGP – eBGP

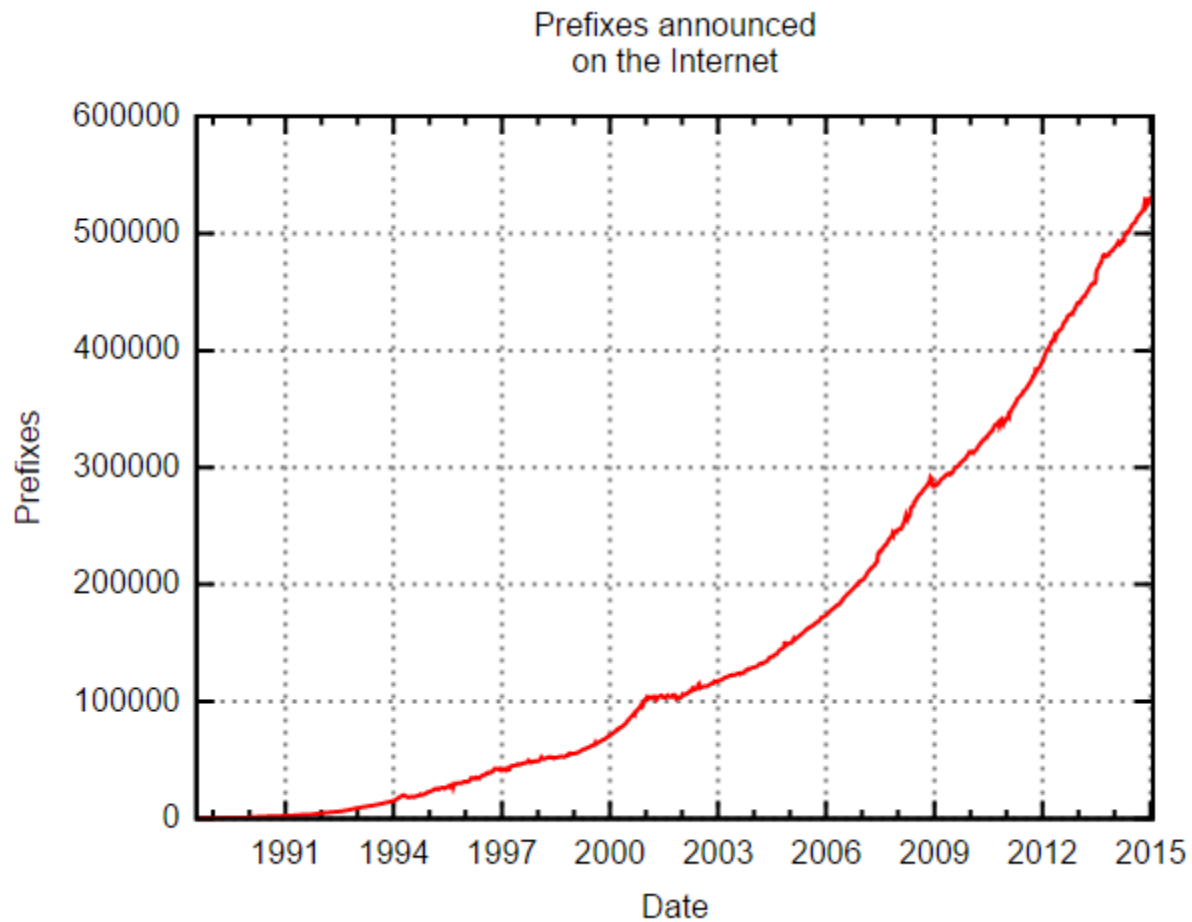
37

- eBGP: Routing információk cseréje autonóm rendszerek között
- IGP: útválasztás egy AS-en belül belső célállomáshoz
- iBGP: útválasztás egy AS-en belül egy külső célállomáshoz
- 1. eBGP – A megismeri az útvonal a célhoz, ehhez eBGP-t használunk
- 2. iBGP – A-ban levő router megtanulja a célhoz vezető utat az iBGP segítségével (a köv. ugrás a határ router)
- 3. IGP – IGP segítségével eljuttatja a csomagot az A határrouteréig



Forrás: wikipedia

38



További protokollok

Internet Control Message Protocol

40

FELADATA

- Váratlan események jelentése

HASZNÁLAT

- Többféle *ICMP*-üzenetet definiáltak:
 - ▣ Elérhetetlen cél;
 - ▣ Időtúllépés;
 - ▣ Paraméter probléma;
 - ▣ Forráslefojtás;
 - ▣ Visszhang kérés;
 - ▣ Visszhang válasz;
 - ▣ ...

Internet Control Message Protocol

41

- *Elérhetetlen cél* esetén a csomag kézbesítése sikertelen volt.
 - ▣ **Esemény lehetséges oka:** Egy nem darabolható csomag továbbításának útvonalán egy „kis csomagos hálózat” van.
- *Időtúllépés* esetén az IP csomag élettartam mezője elérte a 0-át.
 - ▣ **Esemény lehetséges oka:** Torlódás miatt hurok alakult ki vagy a számláló értéke túl alacsony volt.
- *Paraméter probléma* esetén a fejrészben érvénytelen mezőt észleltünk.
 - ▣ **Esemény lehetséges oka:** Egy az útvonalon szereplő router vagy a hoszt IP szoftverének hibáját jelezheti.

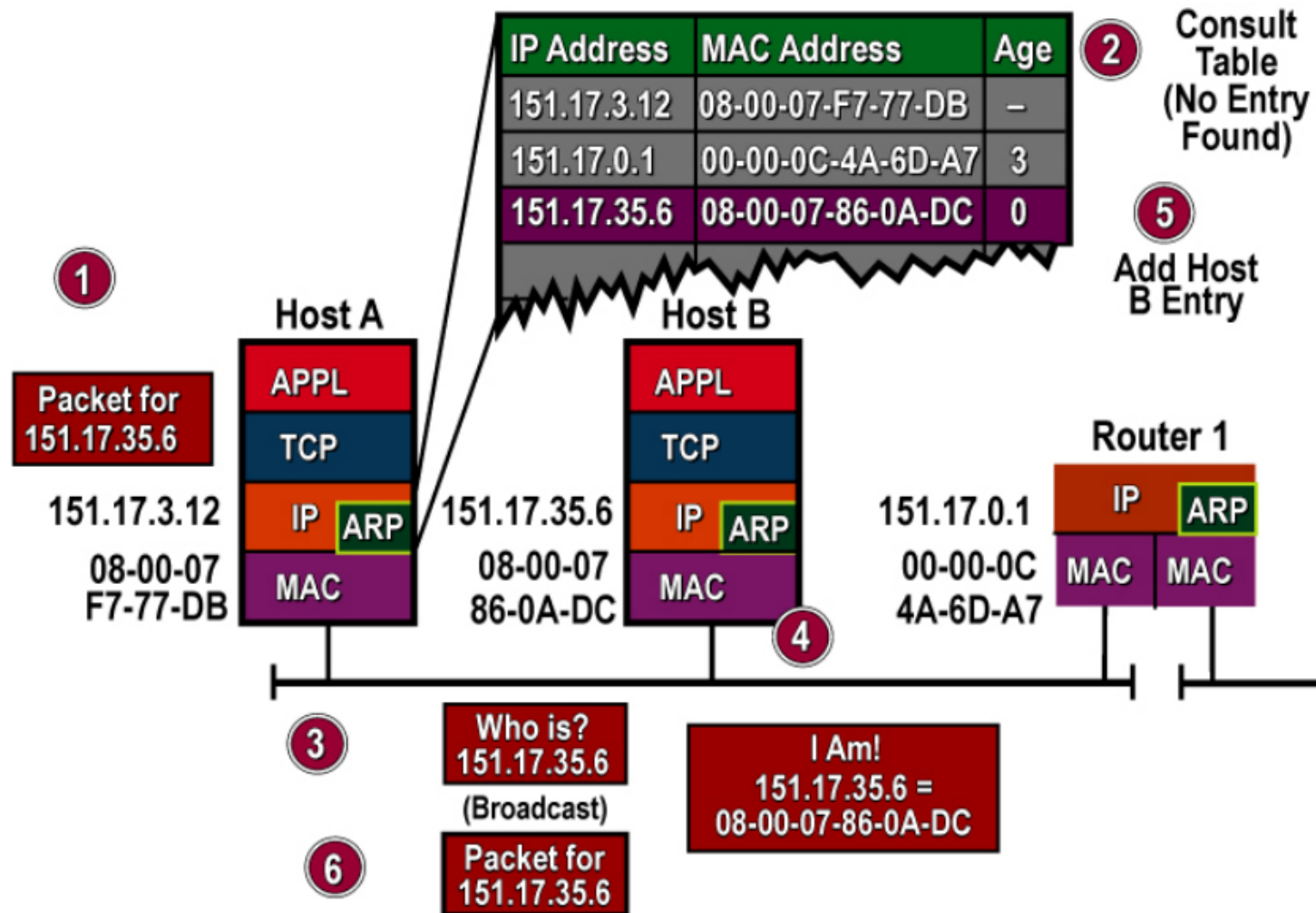
Internet Control Message Protocol

42

- Forráslefojtás esetén lefojtó csomagot küldünk.
 - ▣ **Esemény hatása:** A fogadó állomásnak a forgalmazását lassítania kellett.
- Visszhang kérés esetén egy hálózati állomás jelenlétét lehet ellenőrizni.
 - ▣ **Esemény hatása:** A fogadónak vissza kell küldeni egy visszhang választ.
- Átirányítás esetén a csomag rosszul irányítottságát jelzik.
 - **Esemény kiváltó oka:** Router észleli, hogy a csomag nem az optimális útvonall.

Address Resolution Protocol

43



Address Resolution Protocol

44

FELADATA

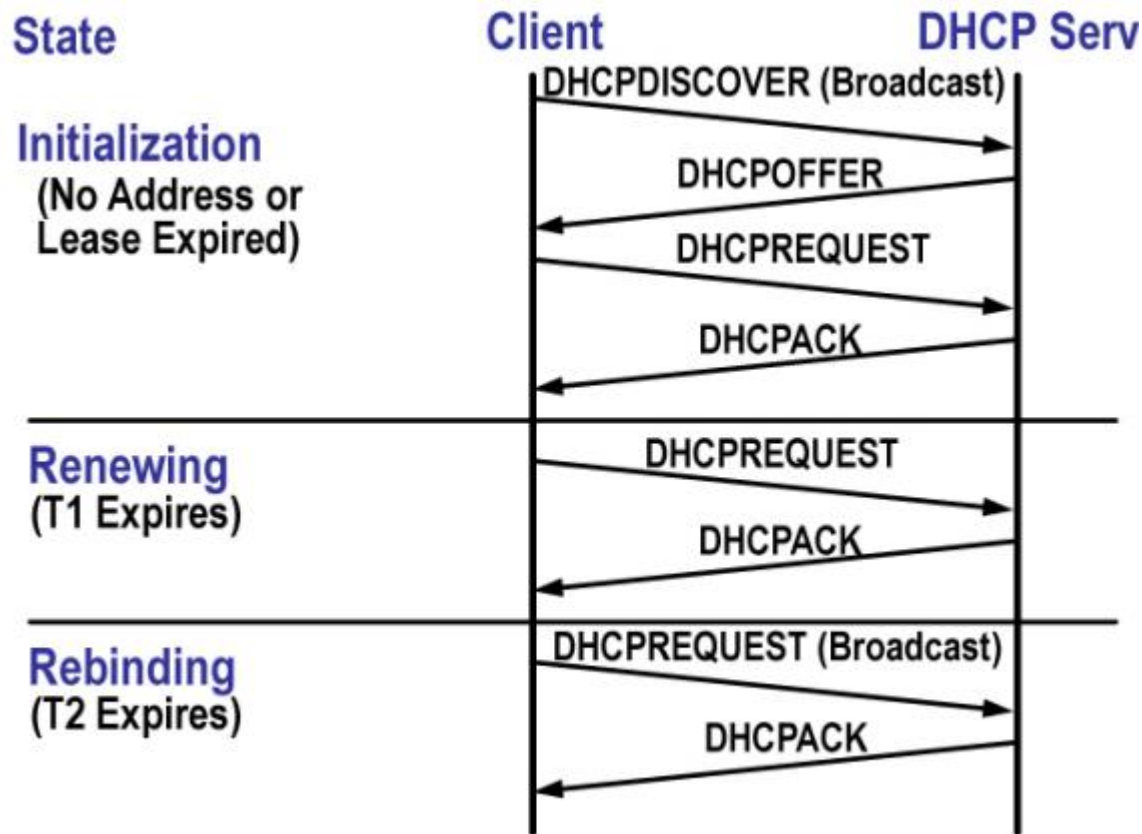
- Az IP cím megfeleltetése egy fizikai címnek.

HOZZÁRENDELÉS

- Adatszóró csomag kiküldése az *Ethernetre* „Ki-é a 192.60.34.12-es IP-cím?” kérdéssel az alhálózaton, és mindenegyes hoszt ellenőrzi, hogy övé-e a kérdéses IP-cím. Ha egyezik az IP a hoszt saját IP-jével, akkor a saját *Ethernet* címével válaszol. Erre szolgál az ARP.
- Opcionális javítási lehetőségek:
 - ▣ a fizikai cím IP hozzárendelések tárolása (*cache használata*);
 - ▣ Leképezések megváltoztathatósága (*időhatály bevezetése*);
- Mi történik távoli hálózaton lévő hoszt esetén?
 - ▣ A router is válaszoljon az ARP-re a hoszt alhálózatán. (*proxy ARP*)
 - ▣ Alapértelmezett Ethernet-cím használata az összes távoli forgalomhoz

DHCP: DYNAMIC HOST CONFIGURATION PROTOCOL

45



DHCP

46

- ❑ Lényegében ez már az Alkalmazási réteg
 - ▣ de logikailag ide tartozik

- ❑ Segítségével a hosztok automatikusan juthatnak hozzá a kommunikációjukhoz szükséges hálózati azonosítókhoz:
 - ▣ IP cím, hálózati maszk, alapértelmezett átjáró, stb.

- ❑ Eredetileg az RFC 1531 a BOOTP kiterjesztéseként definiálta. Újabb RFC-k: 1541, 2131 (aktuális)

DHCP lehetőségei

47

- IP címek osztása MAC cím alapján DHCP szerverrel
 - ▣ Szükség esetén (a DHCP szerveren előre beállított módon) egyes kliensek számára azok MAC címéhez fix IP cím rendelhető
- IP címek osztása dinamikusan
 - ▣ A DHCP szerveren beállított tartományból „érkezési sorrendben” kapják a kliensek az IP címeket
 - ▣ Elegendő annyi IP cím, ahány gép egyidejűleg működik
- Az IP címeken kívül további szükséges hálózati paraméterek is kioszthatók
 - ▣ Hálózati maszk
 - ▣ Alapértelmezett átjáró
 - ▣ Névkiszolgáló
 - ▣ Domain név
 - ▣ Hálózati rendszerbetöltéshez szerver és fájlnev

DHCP – Címek bérlése

48

- A DHCP szerver a klienseknek az IP-címeket bizonyos bérleti időtartamra (lease time) adja „bérbe”
 - ▣ Az időtartam hosszánál a szerver figyelembe veszi a kliens esetleges ilyen irányú kérését
 - ▣ Az időtartam hosszát a szerver beállításai korlátozzák
- A bérleti időtartam lejártá előtt a bérlet meghosszabbítható
- Az IP-cím explicit módon vissza is adható

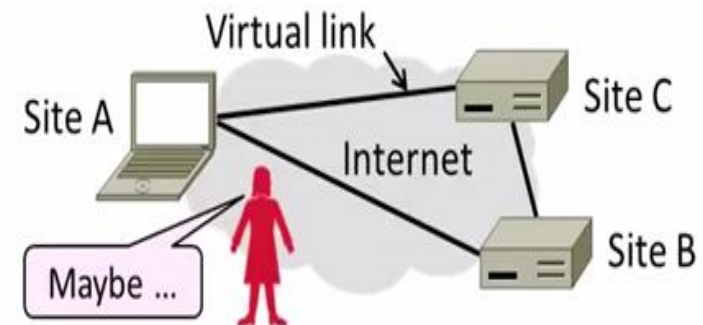
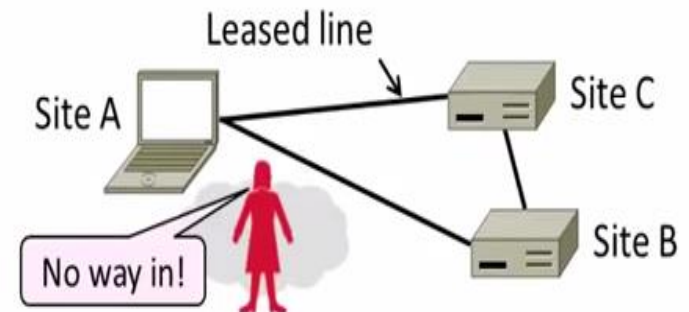
Virtuális magánhálózatok alapok

□ FŐ JELLEMZŐI

- ▣ Mint közeli hálózat fut az interneten keresztül.
- ▣ IPSEC-et használ az üzenetek titkosítására.
- Azaz informálisan megfogalmazva fizikailag távol lévő hosztok egy közös logikai egységet alkotnak.
 - ▣ Például távollévő telephelyek rendszerei.

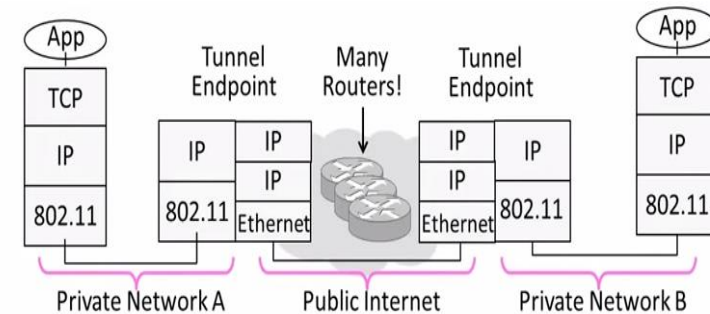
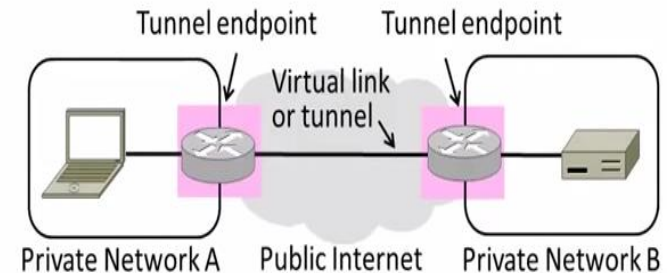
□ ALAPELV

- ▣ Bérelt vonalak helyett használjuk a publikusan hozzáférhető Internet-et.
- ▣ Így az Internettől **logikailag** elkülöníthető hálózatot kapunk. Ezek a virtuális magánhálózatok avagy VPN-ek.
- ▣ A célok közé kell felvenni a külső támadó kizárását.



Virtuális magánhálózatok alapok

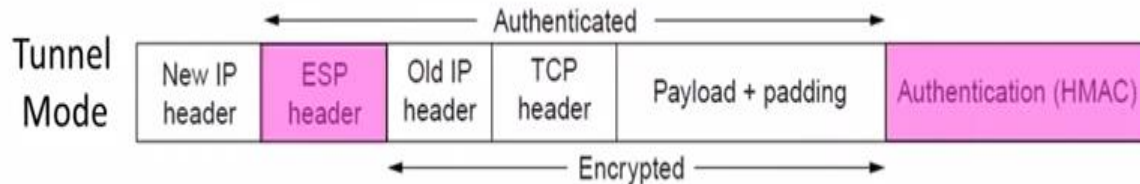
- A virtuális linkeket alagutak képzésével valósítjuk meg.
- **ALAGÚTAK**
 - ▣ Egy magánhálózaton belül a hosztok egymásnak normál módon küldhetnek üzenetet.
 - ▣ Virtuális linken a végpontok beágyazzák a csomagokat.
 - IP az IP-be mechanizmus.
- Az alagutak képzése önmagában kevés a védelemhez. Mik a hiányosságok?
 - ▣ Bizalmasság, autentikáció
 - ▣ Egy támadó olvashat, küldhet üzeneteket.
 - ▣ Válasz: Kriptográfia használata.



Virtuális magánhálózatok alapok

□ IPSEC

- ▣ Hosszú távú célja az IP réteg biztonságossá tétele. (bizalmasság, autentikáció)
- ▣ Műveletei:
 - Hoszt párok kommunikációjához kulcsokat állít be.
 - A kommunikáció kapcsolatorientáltabbá tétele.
 - Fejlécek és láblécek hozzáadása az IP csomagok védelme érdekében.
- ▣ Több módot is támogat, amelyek közül az egyik az **alagút mód**.



Szállítói réteg

52



□ Feladat:

- ▣ Adatfolyamok demultiplexálása

□ További lehetséges feladatok:

- ▣ Hosszú élettartamú kapcsolatok
- ▣ Megbízható, sorrendhelyes csomag leszállítás

- ▣ Hiba detektálás

- ▣ Folyam és torlódás vezérlés

□ Kihívások:

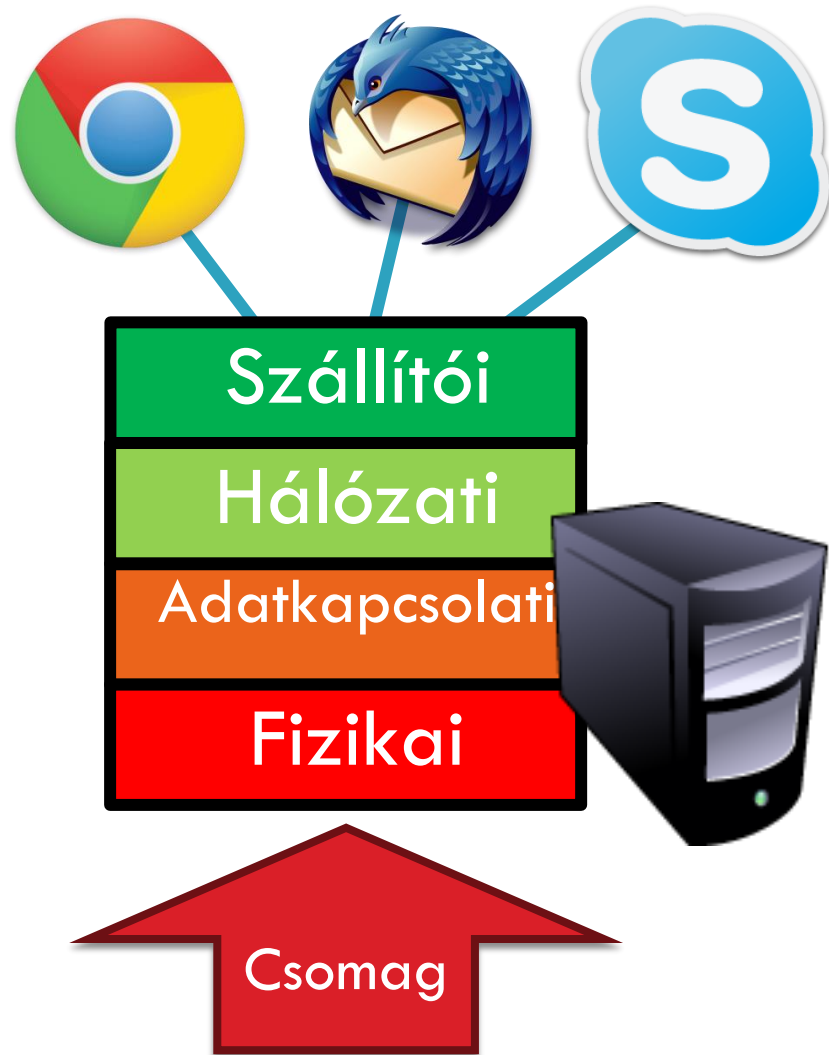
- ▣ Torlódások detektálása és kezelése
- ▣ Fairség és csatorna kihasználás közötti egyensúly

- ❑ UDP
- ❑ TCP
- ❑ Torlódás vezérlés
- ❑ TCP evolúciója
- ❑ A TCP problémái

Multiplexálás

54

- ❑ Datagram hálózat
 - ❑ Nincs áramkör kapcsolás
 - ❑ Nincs kapcsolat
- ❑ A kliensek számos alkalmazást futtathatnak egyidőben
 - ❑ Kinek szállítsuk le a csomagot?
- ❑ IP fejléc “protokoll” mezője
 - ❑ 8 bit = 256 konkurens folyam
 - ❑ Ez nem elég...
- ❑ Demultiplexálás megoldása a szállítói réteg feladata



Forralom demultiplexálása

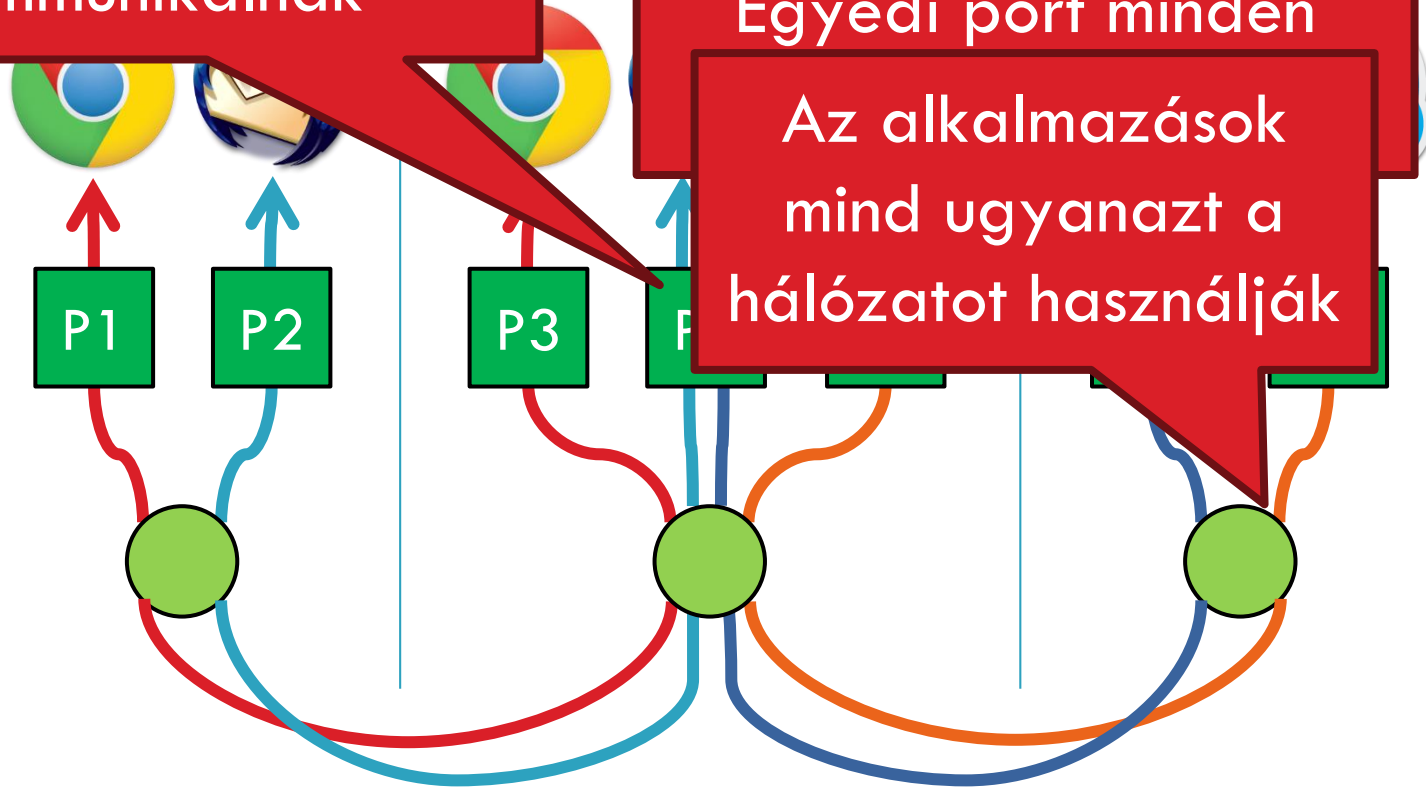
55

A szerver alkalmazások
számos klienssel
kommunikálnak

Alkalmazási

Szállítói

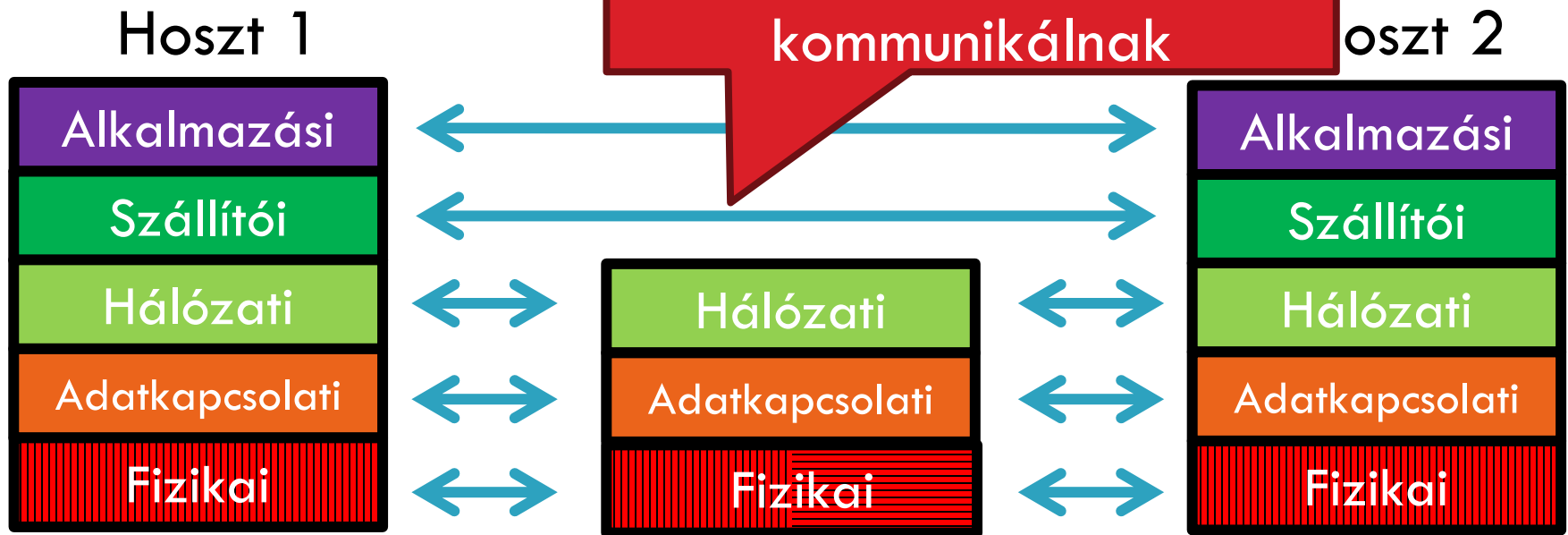
Hálózati



Végpontok azonosítása: $\langle \text{src_ip}, \text{src_port}, \text{dest_ip}, \text{dest_port}, \text{proto} \rangle$
ahol src_ip , dst_ip a forrás és cél IP cím,
 src_port , dest_port forrás és cél port, proto pedig UDP vagy TCP.

Réteg modellek

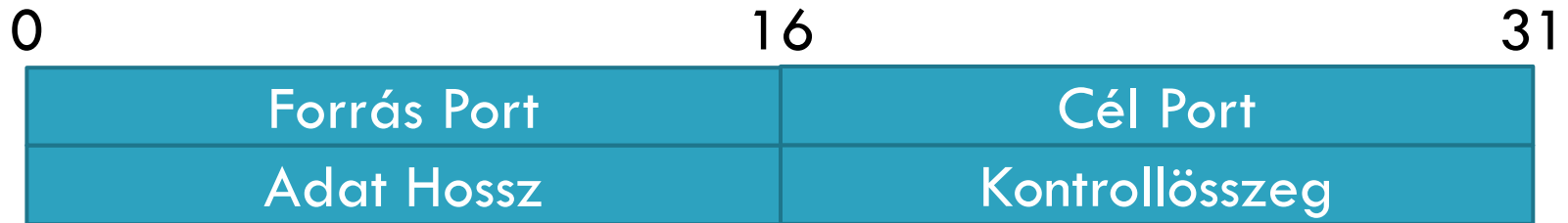
56



- A legalacsonyabb szintű végpont-végpont protokoll
 - ▣ A szállítói réteg fejlécei csak a forrás és cél végpontok olvassák
 - ▣ A routerek számára a szállítói réteg fejléce csak szállítandó adat (payload)

User Datagram Protocol (UDP)

57



- ❑ 8 bájtos UDP fejléc
- ❑ Egyszerű, kapcsolat nélküli átvitel
 - ❑ C socketek: SOCK_DGRAM
- ❑ Port számok teszik lehetővé a demultiplexálást
 - ❑ 16 bit = 65535 lehetséges port
 - ❑ 0 port nem engedélyezett
- ❑ Kontrollösszeg hiba detektáláshoz
 - ❑ Hibás csomagok felismerése
 - ❑ Nem detektálja az elveszett, duplikátum és helytelen sorrendben beérkező csomagokat (UDP esetén nincs ezekre garancia)

UDP felhasználások

58

- ❑ A TCP után vezették be
 - ▣ Miért?
- ❑ Nem minden alkalmazásnak megfelelő a TCP
- ❑ UDP felett egyedi protokollok valósíthatók meg
 - ▣ Megbízhatóság? Helyes sorrend?
 - ▣ Folyam vezérlés? Torlódás vezérlés?
- ❑ Példák
 - ▣ RTMP, real-time média streamelés (pl. hang, video)
 - ▣ Facebook datacenter protocol

Köszönöm a figyelmet!