

INFOKOMMUNIKÁCIÓS SZOLGÁLTATÁSOK ÉS ALKALMAZÁSOK

Transzport protokollok I. / II.

Szabó Sándor

Huszák Árpád

BME Híradástechnikai Tanszék

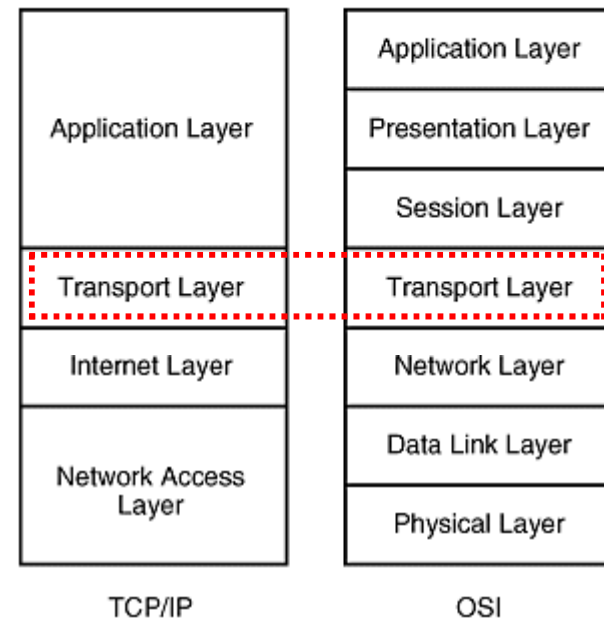
szabos@hit.bme.hu



2011. május 11.,
Budapest

- ISO/OSI és TCP/IP architektúra
 - Szállítási réteg
- Alkalmazások típusai
- Vezeték nélküli hálózatok jellemzői
- Protokollok
- Mobilitás támogatás a szállítási rétegben
- TCP
 - protokoll ismertetése
 - torlódásszabályozás
 - TCP vezeték nélküli környezetben
 - TCP variánsok mobilitás támogatására:
 - Indirect-TCP
 - Snoop TCP
 - Mobile TCP (M-TCP)
 - Fast retransmit/fast recovery
 - Transmission/time-out freezing
- UDP

- International Standards Organization (Nemzetközi Szabványügyi Szervezet)
 - Open System Interconnection (nem szabvány, hanem csak egy ajánlás)
- A számítógép hálózatok a megvalósításuk bonyolultsága miatt rétegekre osztódnak
 - Mik legyenek az egyes rétegek feladatai és azok határai hol legyenek?



Szállítási réteg (transport layer)

- A szállítási réteg különböző típusú szolgáltatásokat nyújthat a felsőbb rétegek felé
 - hogy milyen típusú szolgáltatásra van szükség, az alkalmazás típusától függ
- A szállítási réteg jellemzői:
 - A transzport réteg takarja el az alatta levő hálózati architektúrától függő részleteket az alkalmazások előtt
 - A hálózati topológiát nem ismeri, csak a két végpontban van rá szükség.
- Szolgáltatások:
 - A szállítási szolgáltatás átlátszó, megbízható és költséghatékony adatátvitelt végez a viszonyentitások között.
 - Megbízható kommunikációs csatornát biztosíthat a felette levő protokollrétegeknek
 - Feladata a végpontok közötti hibamentes adatátvitel biztosítása, amennyiben szükség van rá

Szállítási réteg (transport layer)

- A viszonyrétegnek nyújtott szolgáltatások:
 - a viszonyentitások egyértelmű azonosítása szállítási címükkel (port cím)
 - szállítási összeköttetések létesítése, fenntartása és bontása
 - átlátszó adatátvitel (normál és gyorsított)
 - a megválasztott szolgáltatásminőség fenntartása
 - összeköttetések nyálábolása és hasítása

Szállítási réteg (transport layer)

- Szállítási összeköttetések felépítése, bontása, csomagok sorrendbe állítása
- Szolgálati primitívek az OSI-környezetben, és a TCP/IP környezetben
 - Egy szolgálatot bizonyos alaplévelek (primitívek) segítségével írhatunk le. Ezekkel definiáljuk, hogy egy szolgálat milyen tevékenységet végez el, és milyen jelzést ad tovább egy másik primitívnek.

OSI:	TCP/IP:
<ul style="list-style-type: none"> •request •indication •response •confirm 	<ul style="list-style-type: none"> •listen •connect •send •receive •close

Szállítási réteg (transport layer)

- Adatátviteli szolgáltatástípusok:
 - *Normál mód*: a küldő hoszttól érkező adat egy várakozó sorba kerül, innen később továbbításra kerül.
FIFO – First-In-First-Out
 - *Sürgősségi mód*: a sor következő tovább küldésre kerülő adata helyére kerül és a lehető leghamarabb továbbküldik.
LIFO – Last-In-First-Out

- A hálózati réteg csak 1db címezhető kommunikációs végpontot biztosít hálózati csatlakozónként, addig a transzport réteg feladata az ennél több címezhető egység biztosítása is.
- Erre azért van szükség, mert egy számítógépen több program is futhat
 - egyidejűleg több is akarhat a hálózaton keresztül más alkalmazásokkal kommunikálni (ekkor fontos, hogy a kommunikáló partnerek csomagjai ne keveredjenek egymással)
- Az Internet hálózatban használt transzport protokollok:
 - TCP
 - UDP/UDP-Lite
 - DCCP/DCCP-Lite
 - SCTP
 - (RTP, RTCP, RTSP)

Alkalmazások típusai

- Késleltetésre nem érzékeny, bithibára igen
 - Interaktív (Telnet)
 - Adat letöltés (HTTP, FTP)
 - Ajánlott transzport protokoll: TCP, SCTP
- Késleltetésre érzékeny, bithibára kevésbé
 - Streaming (video, audio)
 - Hangátvitel
 - Ajánlott transzport protokoll: UDP, DCCP

Az alkalmazás típusától függően kell kiválasztani a megfelelő szállítási rétegbeli protokollt.

Alkalmazások típusai

Alkalmazás	Alkalm. réteg protokollja	Szállítási réteg
e-mail	SMTP	TCP
távoli hozzáférés	Telnet	TCP
Web	HTTP	TCP
file átvitel	FTP	TCP
távoli file server	NFS	UDP
Multimédia streaming	egyedi	UDP, DCCP, SCTP
IP telefónia	egyedi	UDP, DCCP
hálózat menedzsment	SNMP	UDP
útvonalválasztás - routing	RIP	UDP

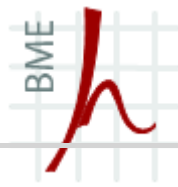
Vezeték nélküli, mobil hálózatok

- A vezeték nélküli közeg használata esetén számos olyan problémával kell megbirkózni, amelyek vezetékes hálózatoknál nem jelentkeznek:
 - korlátozott sáv szélesség
 - sokkal megbízhatatlanabb átvitel, csatornahiba
 - nagy zavarérzékenység
 - lehallgathatóság
 - dinamikus topológia
 - jelentős késleltetés és késleltetés-ingadozás (jitter)
 - handover – adminisztratív üzenetek - késleltetés

- Sok probléma merült fel annak köszönhetően, hogy az egyes rétegek elég lazán vannak definiálva
- Egyes szolgáltatások több rétegben is megvalósításra kerültek, mások pedig egyikben sem
- A mobilitás egyik réteghez sem tartozik egyértelműen
- A mobilitást megvalósító rendszerek követelményei:
 - Átlátszó átvitel
 - Lokáció menedzsment
 - Infrastruktúra mentesség

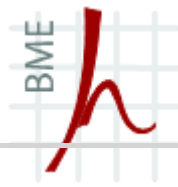
- **Átlátszó átvitel**
Hálózatok közötti váltás ne okozzon nagy adatvesztést, a váltás ne tartson sokáig és a hosszú távú kapcsolat orientált protokollokat használó programok zavartalanul futhassanak tovább
- **Lokáció menedzsment**
A mobil eszköznek mindvégig elérhetőnek kell lennie egy statikus azonosító segítségével függetlenül attól, hogy helyileg éppen hol van.
- **Infrastruktúra mentesség**
Minél jobban a hálózat szélén van a mobilitás megvalósítva, annál kevesebb változtatásra van szükség a jelenlegi hálózatokban.

- Megbízható:
 - TCP és variánsai
 - SCTP
- Nem megbízható:
 - UDP és UDP-Lite
 - DCCP



Finomhangolás a *sysctl* használatával

- A *sysctl* egy olyan felület, amely lehetőséget biztosít egy működő Linux/FreeBSD rendszer megváltoztatására.
- Segítségével hozzáférhetünk az operációs rendszer különböző paramétereire
 - A kernel rengeteg apró opciójához hozzáférhetünk, melyek megfelelő beállításával egy tapasztalt rendszergazda kezében drasztikusan növelhető a rendszer teljesítménye.
 - A *sysctl* alkalmazásával több mint 500 rendszerszintű változó kérdezhető le és állítható be.
 - A `/proc/sys/` könyvtárban található beállításokat olvassa és írja
- *sysctl* funkciói:
 - a rendszer beállításainak lekérdezése
 - módosítása



Finomhangolás a *sysctl* használatával

- Az összes lekérdezhető változó megjelenítése:

```
sysctl -a
```

- Szűrés pl. TCP változókra:

```
sysctl -a | grep tcp
```

- Változó módosítása:

```
sysctl -w kernel.domainname="example.com",,  
sysctl -w net.ipv4.tcp_congestion_control=bic
```

- Config file betöltése:

```
sysctl -p /etc/sysctl.conf
```


- Transmission Control Protocol [RFC-793]
- 1981
- Az egyik leggyakrabban használt transzport protokoll
- szabványt vezetékes hálózatra dolgozták ki, azonban a ma egyre szélesebb körben használt vezeték nélküli hálózatok karakterisztikái jelentősen különböznek vezetékes hálózatok adatátviteli tulajdonságaitól.
- olyan vezetékes összeköttetésekre dolgozták melyeknek a jellemzőik a következők:
 - nagy sáv szélesség
 - kis késleltetés
 - kis hibavalószínűség

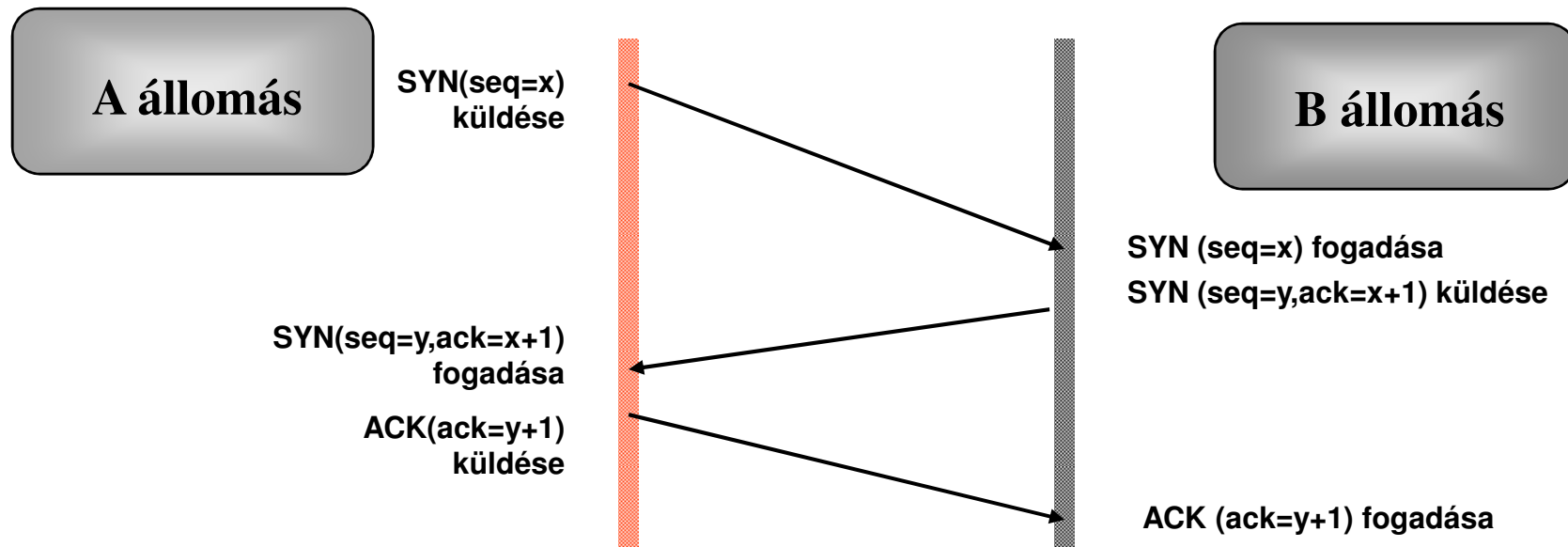
- **Újraküldés**
 - a TCP feladata, hogy adott esetben (pl. egy bizonyos idő lejártával) az egyes csomagokat újra elküldje, mivel lehet, hogy az előző példány elveszett valahol
- **Sorrendhelyes átvitel**
 - A célállomáson a megérkezett csomagok sorrendje nem biztos, hogy az elküldés sorrendjével megegyezik, ezért a TCP feladata ennek a rendezése is (ha szükséges)
- **Csomagduplázódás**
 - A TCP a csomagduplázás ellen is védelmet nyújt
- **Megbízhatóság**
 - az ún. PAR (Positive Acknowledgement with Retransmission) technikával biztosítja. Ez azt jelenti, hogy a célállomás TCP-t megvalósító szoftvere nyugtázza a csomag kézbesítését, miután a hálózati szinttől (az IP-től) megkapta.
- **Megbízhatóság és késleltetés**
 - A TCP esetében a megbízhatóság azt jelenti, hogy az elküldött csomagok biztosan megérkeznek, de az esetleges újraküldések miatti késleltetésre nincs garancia
 - Valós idejű szolgáltatások esetén ezért nem javasolt a TCP használata

- **Kapcsolatorientált**
 - Kapcsolatkiépítés három-utas kézfogással (sorszám meghatározása)
- **Több kapcsolat**
 - Egy hoston egyszerre több TCP kapcsolat is élhet, és itt is, mint az UDP-nél, az egyes kapcsolatok külön-külön TCP-porton (TSAP-on) vannak
- **Full-duplex adatfolyam**
 - A TCP-kapcsolatok full-duplexek, vagyis kétirányúak, és az elküldött adatokat a TCP strukturálatlan byte- folyamnak tekinti.
 - MSS: maximálisszegmens méret (maximum segment size)

- **Forgalomszabályozás (flow control)**
 - A küldő nem terheli túl a fogadót
- **Torlódáskezelés (congestion control)**



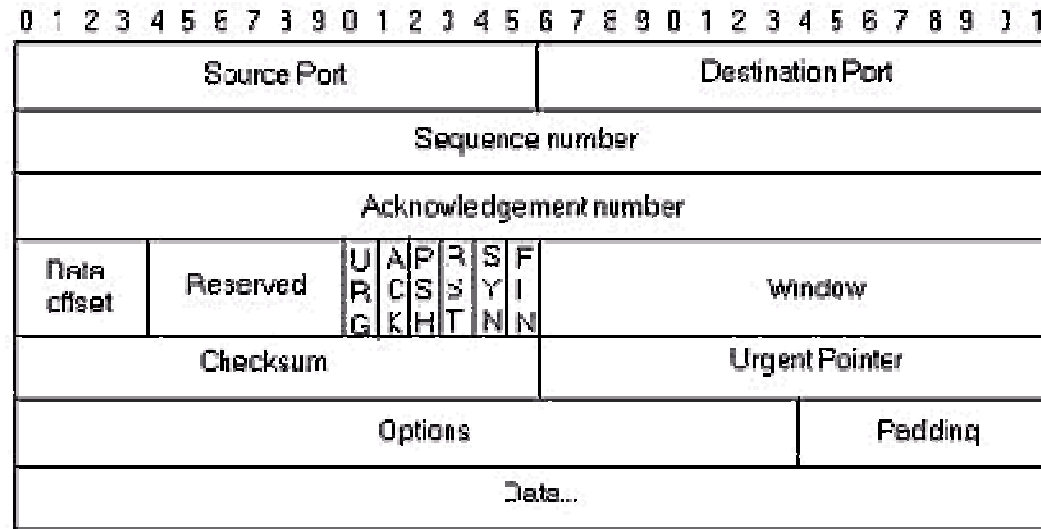
Háromfázisú kézfogás (3-way handshake)



SYN – szinkronjel, ACK – Nyugtázás

Az x az A, az y pedig a B állomás sorszáma

TCP fejléc



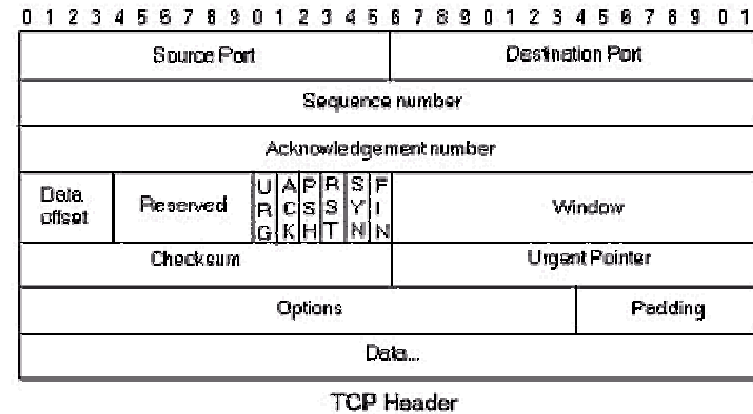
TCP Header

- Portsám (Source Port, Destination Port)
A fontosabb, szélesebb körben használt protokollok egy "mindenki által ismert" sorszámú port-on várnak kapcsolatokra:
 - HTTP: 80
 - FTP: 20, 21
 - SSH: 22
 - SMTP: 25
 - Telnet: 32

TCP fejléc

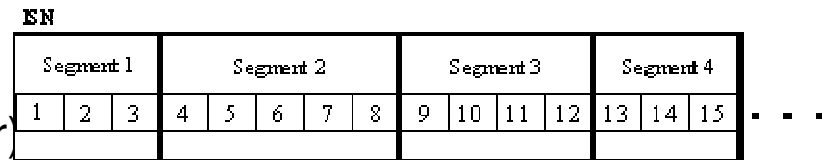
- Sorszám (Sequence Number)

- a vevő oldalt arról biztosítja, hogy minden adatot helyes sorrendben kapjon meg, és ne veszítsen el egyetlen se a datagrammok közül.
- A TCP nem a datagrammokat, hanem az szegmenseket sorszámozza
- 3-utas kézfogás



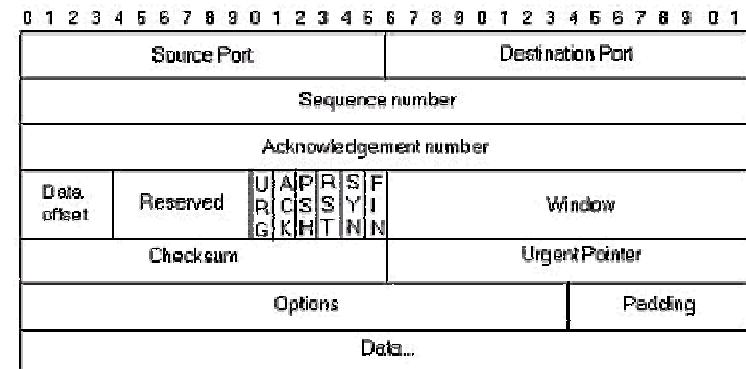
- Nyugta sorszám (Acknowledgement Number)

- a rendeltetési helyre való megérkezést a vevő egy nyugtával hozza a küldő oldal tudomására
- Például egy olyan csomag elküldése, amelynek nyugtamezőjében 1500 szerepel, azt jelenti, hogy az 1500-as oktetig bezárólag minden datagram eljutott a rendeltetési helyre



TCP fejléc

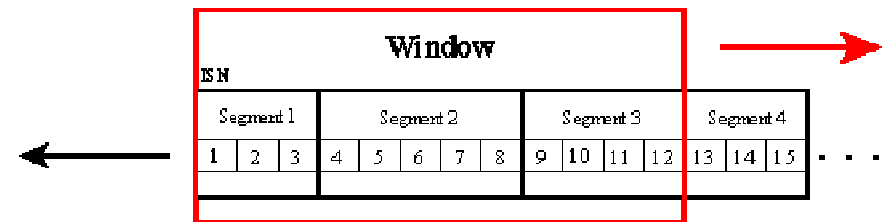
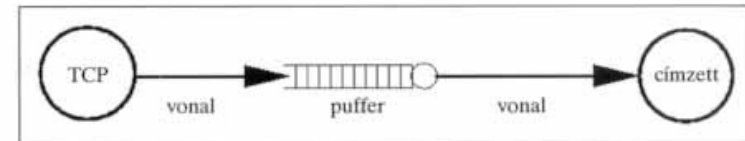
- Egybites változók
 - URG: sürgősségi mutató használatát engedélyezi
 - ACK: a nyugta érvényességét jelezi, 0 esetén a szegmens nem tartalmaz nyugtát, figyelmen kívül hagyható a mezeje
 - PSH: késedelem nélküli továbbítás kérése- puffereles nélkül
 - RST: hoszt összeomlását vagy az összekötés helyreállításának igényét jelzi.
 - SYN: összekötés létesítésére irányul
 - kérés (CR): SYN=1 & ACK=0
 - elfogadás (CA): SYN=1 & ACK=1
 - FIN: összeköttetés bontását jelzi
 - a küldőknek nincs több továbbítani való adata



TCP Header

TCP forgalomszabályozás

- Cél, hogy a küldő ne terhelje túl a fogadót
 - A küldő nem akarja túltölteni a vevő-puffert azzal, hogy túl sokat, túl gyorsan küld
- Átviteli sebesség korlátjai
 - A vevő kapacitása
 - A hálózat kapacitása
- Adó oldali csomagok típusai
 - Elküldött – nyugtázott
 - Elküldött – még nem nyugtázott
 - Még nem elküldött – elküldhető
 - Még nem elküldött – még nem küldhető el
- Vevő oldali csomagok típusai
 - Megérkezett (nyugtázott)
 - Nem érkezett meg, de megérkezhet (képes fogadni)
 - Nem érkezhethet meg (nem képes fogadni)
- A küldő ne árassza el a vevőt



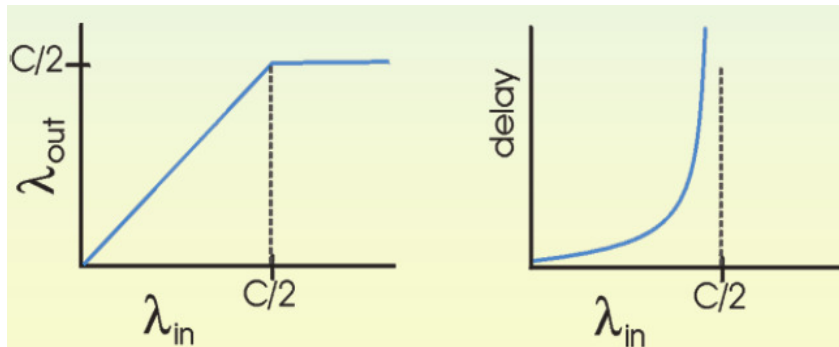
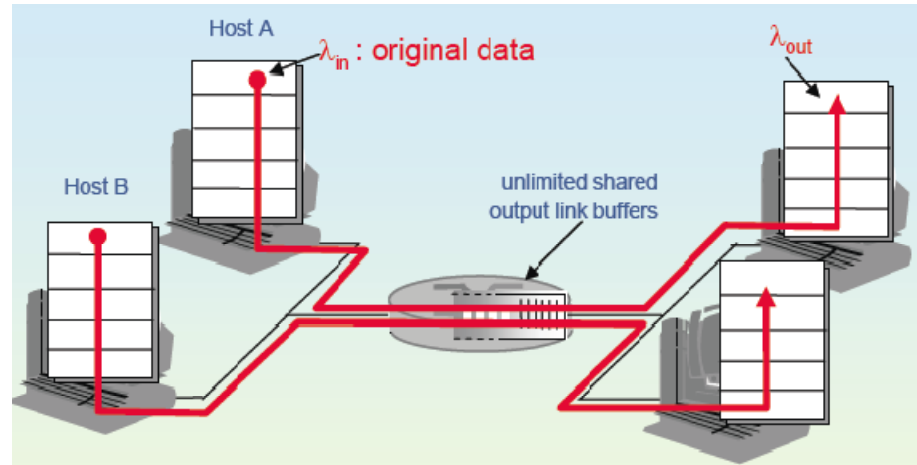
Torlódás:

- Ha egyes hálózatrészek túltelítődnek akkor a csomagok mozgása lehetetlenné válhat.
- A várakozási sorok, amelyeknek ezeket a csomagokat be kellene fogadniuk, állandóan tele vannak.
- A torlódás a csomaghálózatokban olyan állapot, amelyben a hálózat teljesítménye valamilyen módon lecsökken, mert a hálózatban az áthaladó csomagok száma túlságosan nagy.
- A teljesítménycsökkenés jelentkezhet oly módon hogy
 - a hálózat átbocsátóképessége (throughput) lecsökkent, anélkül, hogy a hálózat terhelését csökkentenénk
 - a hálózaton áthaladó csomagok késleltetése megnőtt.

A torlódás okai és következményei

Példa

- Két küldő, két fogadó
- Egy router, végtelen puffer
- Nincs újraküldés
- Torlódáskor nagy késleltetés
- Maximális elérhetőátvitel



End-end torlódásvezérlés

- Nincs egyértelmű (explicit) visszacsatolás a hálózathoz
- A torlódás a végberendezésben érzékelt veszteségben, késleltetésben jelenik meg
- Ezt a megközelítést használja a TCP

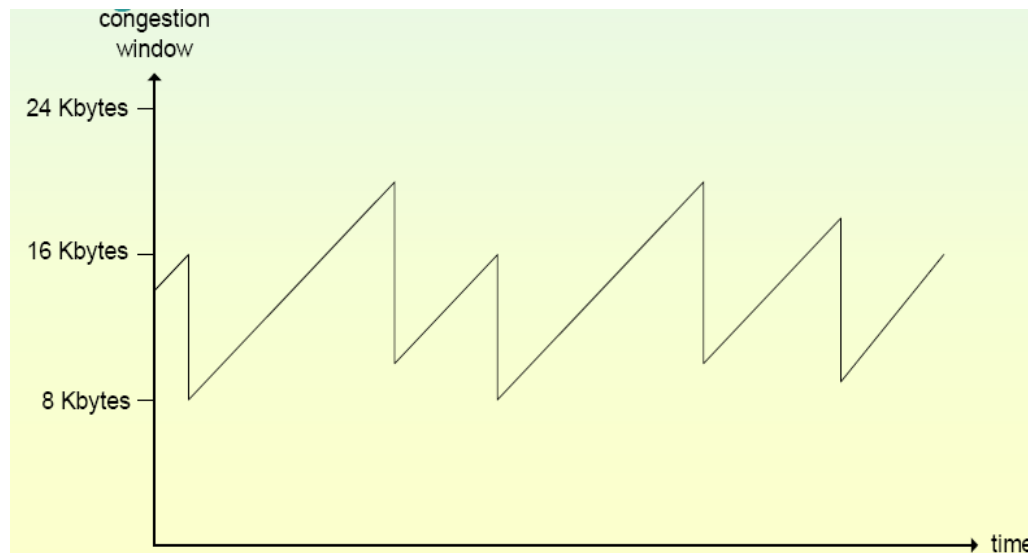
Hálózat által támogatott torlódásvezérlés

- A routerek nyújtanak visszacsatolást a végberendezéseknek
- Egyetlen bit jelzi a torlódást (SNA, DEC bit, TCP/IP ECN, ATM)
- Egyértelmű sebesség megadás a küldőnek, amellyel küldhet

TCP - Torlódásszabályozás

- Megközelítés:
 - addig növeljük az átviteli sebességet (ablakméretet), a használható sávszélesség kipróbálásával, amíg veszteség nem történik
- Csomagvesztés után a TCP megfelel a hálózatba küldött csomagjainak számát
- Majd ismét növeli a küldési sebességét a következő ütközésig, vagyis csomagvesztésig
- Ennek megvalósítására az algoritmus használ egy torlódási ablak változót (congestion window - *cwnd*)

- Csomagvesztés után a TCP óvatosabbá válik
 - Additívnövelés (AI)
növeljük a *cwnd*-t 1MSS-sel minden RTT alatt, amíg csomagvesztést nem detektálunk
 - Multiplikatív csökkentés (MD)
csökkentsük a *cwnd*-t a felére csomagveszteség detektálásakor

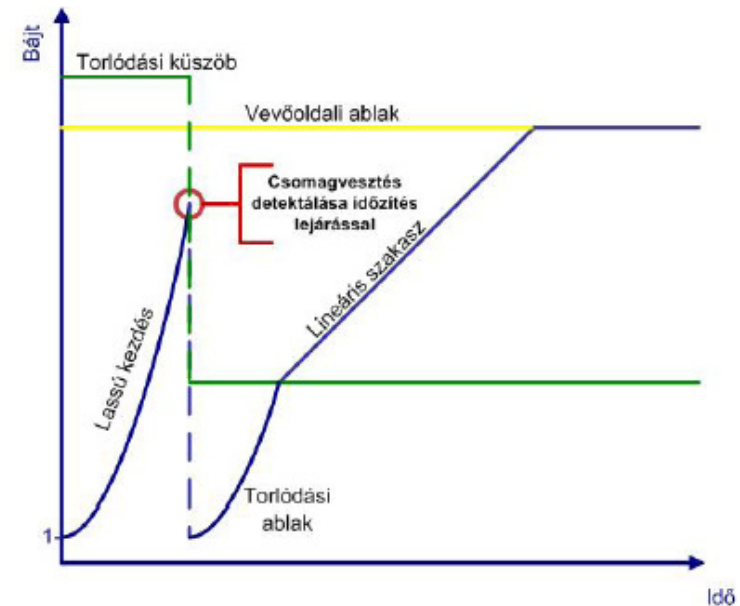
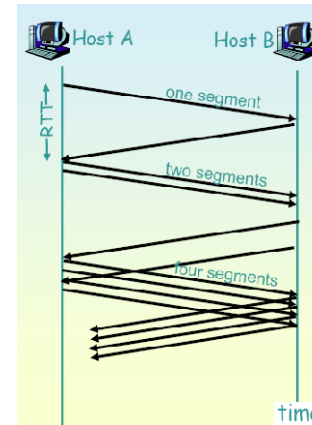


TCP - Torlódásszabályozás

Slow Start

- Amikor az összeköttetés létrejön, növeljük a sebességet exponenciálisan az első csomagvesztési eseményig
 - *cwnd* duplázása minden RTT-ben
 - *cwnd* növelése által minden kapott ACK-re

- Amikor a *cwnd* értéke elérte a timeout előtti értékének a felét (threshold) az exponenciális sebességnövelés helyett lineáris növelés



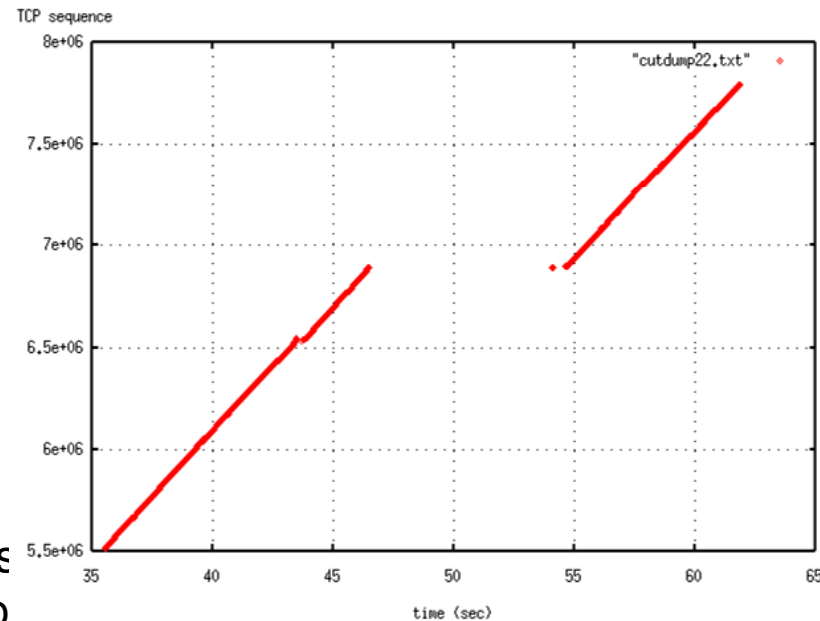
- Változtatás a protokoll torlódásszabályozási mechanizmusában
 - TCP Tahoe
 - TCP Reno
 - TCP New Reno
 - TCP SACK (Selective Acknowledgement)
 - TCP Vegas
 - TCP BIC (Binary Increase Congestion Control)
 - TCP CUBIC
 - TCP Westwood
 - TCP Hybla
 - Scalable TCP
 - HighSpeed TCP
 - H-TCP
 - TCP Veno
 - TCP-LP (Low Priority)
 - stb.

TCP vezeték nélküli környezetben

- A TCP nem képes különbséget tenni a csomag sérülése miatti csomagvesztés és a torlódás miatti veszteség között.
- Így minden csomagvesztés ugyanazt az adó részéről történő
 - torlódás elkerülési választ vonja maga után, ami az adó átküldési sebességének a csökkenését okozza
 - még akkor is, ha a hálózatban nincs torlódás
- A vezeték nélküli átvitel miatt bithibák jelentkeznek, amik csomagvesztésben nyilvánulnak meg.
- A TCP vezeték nélküli környezetre optimalizált, így a csomagvesztést torlódásként értelmezi és csökkenti az átviteli sebességet.

TCP vezeték nélküli környezetben

- A TCP zajos csatornán indokolatlanul csökkentheti az adatátviteli sebességét
- Cellaváltás (az RTT hirtelen megnő), adatforgalom leáll



- Gyors → lass
- Lassú → gyo

TCP vezeték nélküli környezetben

- A TCP hibáinak kiküszöbölésére nehézkes, hiszen minden Internethez csatlakoztatott gépen van egy példány
 - Ezeknek együtt kell működniük
 - Lényegi változtatás így nem oldható meg
- A módosított TCP változatoknak kompatibilisnek kell maradniuk
- TCP vezeték nélküli környezetben:
 - Indirect TCP (I-TCP)
 - Snooping TCP
 - Mobile TCP (M-TCP)
 - Fast retransmit/fast recovery
 - Transmission/time-out freezing

- Finomhangolás a `sysctl` segítségével
- Torlódáskezelő algoritmus kiválasztása

- Beállított érték

```
net.ipv4.tcp_congestion_control = cubic
```

- Melyeket választhatjuk? `net.ipv4.tcp_available_congestion_control = cubic reno`

- Új algoritmusok beállítása

A TCP torlódáskezelő algoritmusai modulként töltődnek be. A rendszer indításakor azonban nem minden ilyen modul töltődik be. Célja a memória megtakarítása.

Az előző példában a *cubic* és *reno* már betöltött modulok, de sok más torlódáskezelő is automatikusan betöltődik, ha `sysctl` paranccsal be akarjuk állítani. Pl.

```
sysctl -w net.ipv4.tcp_congestion_control=bic
```

Az elérhető modulok listája a `modprobe` parancs segítségével érhető el:

```
modprobe -l
```

Ez alapján már láthatjuk, hogy számos algoritmus elérhető

```
root@dccp-mcl:/home/dccp# modprobe -l | grep tcp

/lib/modules/2.6.27-11-generic/kernel/net/ipv4/tcp_htcp.ko
/lib/modules/2.6.27-11-generic/kernel/net/ipv4/tcp_probe.ko
/lib/modules/2.6.27-11-generic/kernel/net/ipv4/tcp_westwood.ko
/lib/modules/2.6.27-11-generic/kernel/net/ipv4/tcp_illinois.ko
/lib/modules/2.6.27-11-generic/kernel/net/ipv4/tcp_veno.ko
/lib/modules/2.6.27-11-generic/kernel/net/ipv4/tcp_highspeed.ko
/lib/modules/2.6.27-11-generic/kernel/net/ipv4/tcp_lp.ko
/lib/modules/2.6.27-11-generic/kernel/net/ipv4/tcp_scalable.ko
/lib/modules/2.6.27-11-generic/kernel/net/ipv4/tcp_yeah.ko
/lib/modules/2.6.27-11-generic/kernel/net/ipv4/tcp_bic.ko
/lib/modules/2.6.27-11-generic/kernel/net/ipv4/tcp_hybla.ko
/lib/modules/2.6.27-11-generic/kernel/net/ipv4/tcp_vegas.ko
```

TCP finomhangolás

- Vezetéknélküli este használjunk *westwood*-ot, mert ennél az algoritmusnál csomagvesztés \neq torlódás.
- TCP buffer size
 - A TCP buffer mérete visszafoghatja az átviteli sebességet, amennyiben nagy sebességű kapcsolatunk van, hiszen ez határozza meg, hogy hány csomagot küldhetünk ki egyszerre. A maximális buffer méret ezért korlátozható

	min	default	max
<code>net.ipv4.tcp_wmem</code>	4096	16384	913920
<code>net.ipv4.tcp_rmem</code>	4096	87380	913920

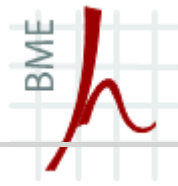
- Vigyázni kell arra, hogy a küldő ne árassza el a vevőt

- **Hálózati alkalmazások *socketek* használatával történik**
- ***Socket***
 - A *socketek* végpontok, amelyekhez alulról (az operációs rendszer felől) az összeköttetések, míg felülről (a felhasználó felől) a folyamatok kapcsolódnak.
 - A *socket* rendszerhívás létrehoz egy *socketet*, egy operációs rendszeren belüli adatstruktúrát
 - a hívások paraméterei kijelölik a
 - címformátumot (pl. egy Internet nevet)
 - a *socket* típust (pl. összeköttetés-alapú vagy összeköttetés-mentes)
 - valamint a protokollt (pl. TCP, UDP, stb.)

Hogyan kell TCP kliens-szerver alkalmazást írni C-ben

▪ Szerver

- *Socket* létrehozása a `socket()` paranccsal
- A *Socket Address* struktúra beállításai – cím/port beállítás
 - IP cím = `INADDR_ANY`
bármely címről képes fogadni kapcsolatot
- *Socket* és *Socket Adress* struktúra összekapcsolása
`bind()`
- Fogadásra kész *Socket*
`listen()`
- Fogadási ciklus
`accept()` – bejövő kapcsolatok fogadása



TCP szerver

```
/* Create the listening socket */
if ( (list_s = socket(AF_INET, SOCK_STREAM, IPPROTO_TCP)) < 0
    ) {
    fprintf(stderr, "SERVER: Error creating listening socket.\n");
    exit(EXIT_FAILURE);
}

/* Set all bytes in socket address structure to zero, and fill in the
   relevant data members */

memset(&servaddr, 0, sizeof(servaddr));
servaddr.sin_family    = AF_INET;
servaddr.sin_addr.s_addr = htonl(INADDR_ANY);
servaddr.sin_port      = htons(port);

/* Bind our socket addresss to the listening socket, and call listen() */
if ( bind(list_s, (struct sockaddr *) &servaddr, sizeof(servaddr)) < 0 ) {
    fprintf(stderr, "ECHOSEV: Error calling bind()\n");
    exit(EXIT_FAILURE);
}

if ( listen(list_s, LISTENQ) < 0 ) {
    fprintf(stderr, "ECHOSEV: Error calling listen()\n");
    exit(EXIT_FAILURE);
}
```

```
/* Enter an infinite loop to respond to client requests and echo input */
while ( 1 ) {

    /* Wait for a connection, then accept() it */

    if ( (conn_s = accept(list_s, NULL, NULL)) < 0 ) {
        fprintf(stderr, "ECHOSEV: Error calling accept()\n");
        exit(EXIT_FAILURE);
    }

    /* Retrieve an input line from the connected socket then simply
       write it back to the same socket. */

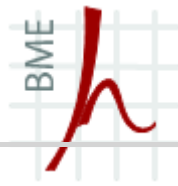
    Readline(conn_s, buffer, MAX_LINE-1);
    Writeline(conn_s, buffer, strlen(buffer));

    /* Close the connected socket */

    if ( close(conn_s) < 0 ) {
        fprintf(stderr, "ECHOSEV: Error calling close()\n");
        exit(EXIT_FAILURE);
    }
}
}
```


▪ Kliens

- *Socket* létrehozása a `socket()` paranccsal
- A *Socket Address* struktúra beállításai – cím/port beállítás
 - IP cím = `AF_INET`
a kliens kapcsolódási címe
- Kapcsolódás a szerverhez
`connect()`
- Kommunikáció a szerverrel
`write()`, `read()`



TCP kliens

```
/* Create the listening socket */

if ( (conn_s = socket(AF_INET, SOCK_STREAM, IPPROTO_TCP)) < 0 ) {
    fprintf(stderr, "ECHOCLNT: Error creating listening socket.\n");
    exit(EXIT_FAILURE);
}

/* Set all bytes in socket address structure to
   zero, and fill in the relevant data members */

memset(&servaddr, 0, sizeof(servaddr));
servaddr.sin_family = AF_INET;
servaddr.sin_port = htons(port);

/* Set the remote IP address */

if ( inet_aton(szAddress, &servaddr.sin_addr) <= 0 ) {
    printf("ECHOCLNT: Invalid remote IP address.\n");
    exit(EXIT_FAILURE);
}

/* connect() to the remote echo server */

if ( connect(conn_s, (struct sockaddr *) &servaddr, sizeof(servaddr)) < 0 ) {
    printf("ECHOCLNT: Error calling connect()\n");
    exit(EXIT_FAILURE);
}
```

```
/* Get string to echo from user */

printf("Enter the string to echo: ");
fgets(buffer, MAX_LINE, stdin);

/* Send string to echo server, and retrieve response */

Writeline(conn_s, buffer, strlen(buffer));
Readline(conn_s, buffer, MAX_LINE-1);

/* Output echoed string */

printf("Echo response: %s\n", buffer);

return EXIT_SUCCESS;
}
```

Socket - csomagküldés

```
/* Read a line from a socket */
```

```
ssize_t Readline(int sockd, void *vptr, size_t maxlen) {
    ssize_t n, rc;
    char c, *buffer;

    buffer = vptr;

    for ( n = 1; n < maxlen; n++ ) {

        if ( (rc = read(sockd, &c, 1)) == 1 ) {
            *buffer++ = c;
            if ( c == '\n' )
                break;
        }
        else if ( rc == 0 ) {
            if ( n == 1 )
                return 0;
            else
                break;
        }
        else {
            if ( errno == EINTR )
                continue;
            return -1;
        }
    }

    *buffer = 0;
    return n;
}
```

```
/* Write a line to a socket */
```

```
ssize_t Writeline(int sockd, const void *vptr, size_t n) {
    size_t nleft;
    ssize_t nwritten;
    const char *buffer;

    buffer = vptr;
    nleft = n;

    while ( nleft > 0 ) {
        if ( (nwritten = write(sockd, buffer, nleft)) <= 0 ) {
            if ( errno == EINTR )
                nwritten = 0;
            else
                return -1;
        }
        nleft -= nwritten;
        buffer += nwritten;
    }

    return n;
}
```

- User Datagram Protocol [RFC-768]
- 1980
- Az UDP sokkal gyorsabb protokoll, mint a TCP protokoll
- Nem megbízható adatátvitel
- Multimédiás alkalmazások esetén jól alkalmazható, ahol a késleltetés a kritikus
- A TCP-vel ellentétben nem ellenőrzi az adatok sértetlen átvitelét
 - ezért nem képes az elveszett vagy sérült csomagok pótlására
- Ezen kívül a fogadás sorrendjét sem garantálja a vételi oldalon.

UDP/IP fejléc

- Source Port
 - A forrásportot azonosítja
 - Válaszolni erre a portra lehet
- Destination Port
 - Célportot azonosítja
- Length
 - A datagram mérete bájtokban
 - A fejléc és a felhasználói adat együtt
- Checksum
 - 16-bit ellenőrzőösszeg
 - A fejléc és a felhasználói adatokra együtt számolandó
- UDP-Lite
 - Részleges ellenőrzőösszeg alkalmazása (partial checksum)

Source Port (16 bits)	Destination Port (16 bits)
Length (16 bits)	Checksum (16 bits)
Data....	

- Hasonlóan a TCP-hez, az UDP esetén is módosítható a bufferméret.

```
root@dccp-mcl:/home/dccp# sysctl -a | grep udp

net.ipv4.udp_mem = 23814          31752    47628
net.ipv4.udp_rmem_min = 4096
net.ipv4.udp_wmem_min = 4096
```

- Túl kicsi bufferméret esetén túlcserülés történhet, ami csomagvesztéshez vezet
- Túl nagy bufferméret esetén
 - Lassabb feldolgozás várható és az adatok elveszthetik aktualitásukat.
 - Ha pl. 10 csomagonként van friss adat, akkor a bufferméretet ennek megfelelően érdemes beállítani.
 - Jelentős memória használat, ha több alkalmazást is futtatunk egyszerre

- Késleltetés vs. bufferméret
 - Feltéve, hogy ismerjük az átlagos küldési sebességet a késleltetés számolható:

$$\text{Max Latency} = \text{Buffer Size} / \text{Average Rate}$$

<http://www.29west.com/docs/THPM/udp-buffer-sizing.html>

UDP kliens/szerver alkalmazás

- A módszer hasonlatos a TCP esethez
- A *Socket* létrehozásánál az UDP protokollt kell megadnunk
- TCP:

```
socket(AF_INET, SOCK_STREAM, IPPROTO_TCP)
```

- UDP:

```
socket(AF_INET, SOCK_DGRAM, IPPROTO_UDP)
```

- Automatikus protokollválasztás:

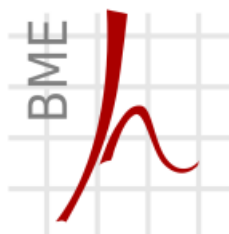
```
socket(AF_INET, SOCK_DGRAM, 0) → UDP
```

```
socket(AF_INET, SOCK_STREAM, 0) → TCP
```


- ISO/OSI és TCP/IP architektúra
- Szállítási réteg
- Alkalmazások típusai
- Vezeték nélküli hálózatok
 - Tulajdonságai
 - Mobilitás támogatás
- *sysctl* hangolás
- Protokollok
 - TCP
 - Tulajdonságok
 - Torlódáskezelés
 - TCP vezeték nélküli környezetben
 - TCP beállítások
 - UDP

Kérdések?

KÖSZÖNÖM A FIGYELMET!



Híradástechnikai Tanszék

Szabó Sándor
Huszák Árpád
BME Híradástechnikai Tanszék
szabos@hit.bme.hu

