

# Telekommunikációs Hálózatok

## Péntek

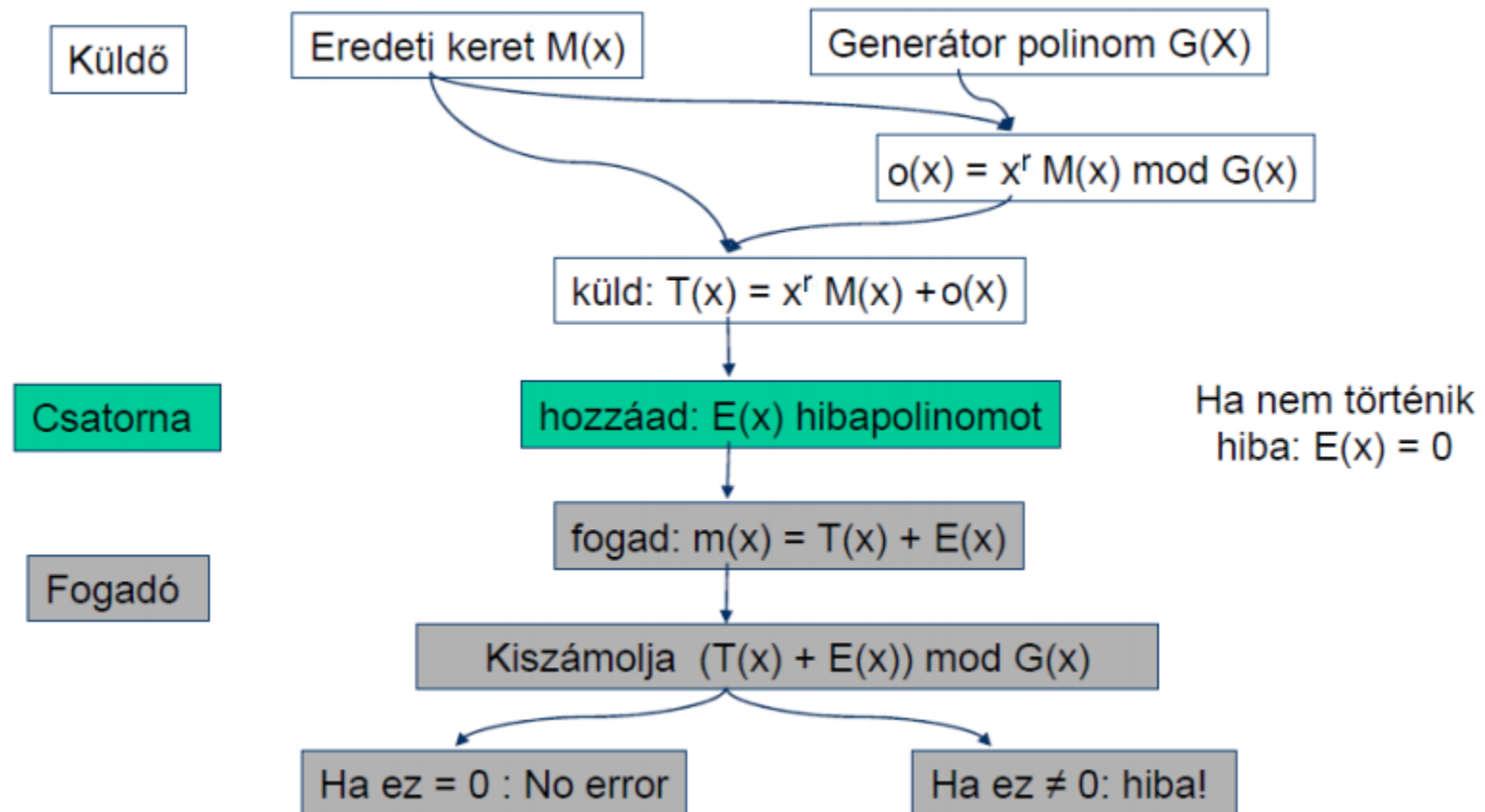
5. gyakorlat

# Zárthelyi

- ZH: 40 perc, 6 kérdés + 1 jegyzetfeltöltés
- Az utolsó kérdésnél be kell másolni a ZH feladatok megoldásaihoz tartozó jegyzetet szöveggént vagy képként fel kell tölteni, ahol pár mondatban ki van fejtve a megoldás módja az egyes feladatokhoz.
- Tehát önmagában a végeredmény nem elegendő!
- A ZH után folytatjuk a gyakorlatot

# CRC hibajelző kód – emlékeztető

- Forrás: Dr. Lukovszki Tamás fóliái alapján



# Példa CRC számításra – emlékeztető

- Keret ( $M(x)$ ): 1101011011
- Generátor ( $G(x)$ ): 10011
- Végezzük el a következő maradékos osztást:  $\frac{11010110110000}{10011}$
- (A maradék lesz a CRC ellenőrzőösszeg)

$$\begin{array}{r}
 11010110110000 \div 10011 = 1100001010 \\
 \underline{10011} \phantom{0000000000} \\
 10011 \phantom{0000000000} \\
 \underline{10011} \phantom{0000000000} \\
 0000 \phantom{0000000000} \\
 \phantom{0000} 10110 \phantom{0000000000} \\
 \phantom{0000} \underline{10011} \phantom{0000000000} \\
 \phantom{0000} 010100 \phantom{0000000000} \\
 \phantom{0000} \phantom{010100} \underline{10011} \phantom{0000000000} \\
 \phantom{0000} \phantom{010100} 01110 \phantom{0000000000}
 \end{array}$$

maradék

Ellenőrzés:

$$\begin{array}{r}
 110001010 \\
 \cdot \phantom{000000000} 10011 \\
 \hline
 1100001010 \\
 1100001010 \\
 1100001010 \\
 1100001010 \\
 \hline
 11010110111110 \\
 + \phantom{000000000} 01110 \\
 \hline
 11010110110000
 \end{array}$$

# Példa CRC számításra – kiegészítés

- Az előbbi szorzásnál: 1100001010 megfelel a  $1 \cdot x^9 + 1 \cdot x^8 + 1 \cdot x^3 + 1 \cdot x$ , 10011 megfelel a  $1 \cdot x^4 + 1 \cdot x + 1$  polinomnak
- Ha a polinom alakjukban összeszoroznánk:
$$(1 \cdot x^9 + 1 \cdot x^8 + 1 \cdot x^3 + 1 \cdot x) \cdot (1 \cdot x^4 + 1 \cdot x + 1)$$
$$= 1 \cdot x^{13} + 1 \cdot x^{10} + 1 \cdot x^9 + 1 \cdot x^{12} + 1 \cdot x^9 + 1 \cdot x^8 + 1 \cdot x^7 + 1 \cdot x^4 + 1 \cdot x^3 + 1 \cdot x^5 + 1 \cdot x^2 + 1 \cdot x$$
$$= 1 \cdot x^{13} + 1 \cdot x^{12} + 1 \cdot x^{10} + \underbrace{(1 + 1)}_{0 \pmod{2}} \cdot x^9 + 1 \cdot x^8 + 1 \cdot x^7 + 1 \cdot x^5 + 1 \cdot x^4 + 1 \cdot x^3 + 1 \cdot x^2 + 1 \cdot x$$
- Ez bináris alakban éppen a 1101011011110 lesz

# Példa CRC számításra – kiegészítés

- Az előbbi osztásnál: 11010110110000 megfelel a  $1 \cdot x^{13} + 1 \cdot x^{12} + 1 \cdot x^{10} + 1 \cdot x^8 + 1 \cdot x^7 + 1 \cdot x^5 + 1 \cdot x^4$ , 10011 megfelel a  $1 \cdot x^4 + 1 \cdot x + 1$  polinomnak
- Ha a polinom alakjukban végeznénk az osztást, akkor először az osztó legnagyobb fokú tagjával ( $x^4$ ) leosztanánk az osztandó legnagyobb fokú tagját ( $x^{13}$ )
- Ez  $x^9$ -et eredményezi. „Lekönyveljük”, és összeszorozzuk az osztóval:  $x^9 \cdot (1 \cdot x^4 + 1 \cdot x + 1) = x^{13} + x^{10} + x^9$  (Vegyük észre, hogy ez az osztó „eltoltját” fogja mindig eredményezni bináris reprezentációval nézve.)
- Ezt kivonjuk az eredeti osztandóból, amely az  $1 \cdot x^{12} + \underbrace{(-1)}_{1 \pmod{2}} \cdot x^9 + 1 \cdot x^8 + 1 \cdot x^7 + 1 \cdot x^5 + 1 \cdot x^4$  polinomot eredményezi. Bináris alakban ez a polinom: 1001110110000.

# Példa CRC számításra – kiegészítés

- Ennek a polinomnak a legnagyobb fokú tagját osztjuk majd tovább az osztó legnagyobb fokú tagjával az előző lépésekhez hasonlóan, amely  $x^8$ -at eredményezi. „Lekönyveljük”, és összeszorozzuk az osztóval:

$$x^8 \cdot (1 \cdot x^4 + 1 \cdot x + 1) = x^{12} + x^9 + x^8$$

- Ezt kivonjuk az eredeti osztandóból, amely az  $1 \cdot x^7 + 1 \cdot x^5 + 1 \cdot x^4$  polinomot eredményezi. Bináris alakban ez a polinom: 10110000. Ezt folytatjuk.
- A végén a „lekönyvelt” tagokat összeadjuk, amely az eredményt adja, továbbá a megmaradt, az osztónál kisebb fokú polinom a maradékot.

# Feladat1

- Adva a  $G(x) = x^4 + x^3 + x + 1$  generátor polinom.
- Számoljuk ki a  
1100 1010 1110 1100 bemenethez a 4-bit CRC ellenőrzőösszeget!
- A fenti üzenet az átvitel során sérül, a vevő adatkapcsolati rétege az  
1100 1010 1101 1010 0100 bitsorozatot kapja.  
Történt-e olyan hiba az átvitel során, amit a generátor polinommal fel lehet ismerni? Ha nem, akkor ennek mi lehet az oka?



# Feladat1 megoldása

- Mivel a generátor polinom foka 4, ezért négy 0-t írunk a bemenet végéhez. A  $G(x)$  bináris alakban: 11011 lesz, tehát a

$$\begin{array}{r} 1100\ 1010\ 1110\ 1100\ 0000 \\ \hline 11011 \end{array}$$
 maradékos osztást kell

elvégeznünk:

$$\begin{array}{r}
 11001010111011000000 \quad / \quad 11011 \\
 \hline
 11001010111011000000 \\
 \hline
 11011 \\
 \hline
 0010010111011000000 \\
 \hline
 11011 \\
 \hline
 1001111011000000 \\
 \hline
 11011 \\
 \hline
 100011011000000 \\
 \hline
 11011 \\
 \hline
 10101011000000 \\
 \hline
 11011 \\
 \hline
 1110011000000 \\
 \hline
 11011 \\
 \hline
 011111000000 \\
 \hline
 11011 \\
 \hline
 010000000 \\
 \hline
 11011 \\
 \hline
 1011000 \\
 \hline
 11011 \\
 \hline
 1101000 \\
 \hline
 11011 \\
 \hline
 \end{array}$$

000100  $\rightarrow$  0100 a CRC ellenőrzőösszeg

# Feladat1 megoldása

- Az előbbi számításnál az jött ki, hogy 1100 1010 1110 1100 0100 lenne az a bitsorozat, amelyet a vevő kapna. Ha ebből kivonjuk az alfeladatban megadott sorozatot, az alábbi eredmény jön ki:

$$\begin{array}{r} 11001010111011000100 \\ - 11001010110110100100 \\ \hline 00000000001101100000 \end{array}$$

- Tehát a két bitsorozat pontosan a generátor polinom többszörösével tér egymástól, amely tehát a hiba polinom. Ezt pedig nem lehet felismerni.

# CRC, MD5 pythonban

- CRC

```
import binascii, zlib
test_string= "Fekete retek rettenetes".encode('utf-8')
print(hex(binascii.crc32(bytearray(test_string))))
print(hex(zlib.crc32(test_string)))
```

- MD5

```
import hashlib
test_string= "Fekete retek rettenetes".encode('utf-8')
m = hashlib.md5()
m.update(test_string)
print(m.hexdigest())
```

# Előző órai Feladat2

- Készítsünk egy szerver-kliens alkalmazást, ahol a kliens elküld 2 számot és egy operátort (négy alpművelet közül) a szervernek, amely kiszámolja és visszaküldi az eredményt. A kliens üzenete legyen struktúra.

# Socket beállítása

- `socket.setsockopt(level, optname, value)`: az adott socket opciót állítja be
- Általunk használt *level* értékek az alábbiak lesznek:
  - `socket.IPPROTO_IP`: jelzi, hogy IP szintű beállítás
  - `socket.SOL_SOCKET`: jelzi, hogy socket API szintű beállítás
- Az *optname* a beállítandó paraméter neve, pl.:
  - `socket.SO_REUSEADDR`: a kapcsolat bontása után a port újrahasznosítása
- A *value* lehet sztring vagy egész szám:
  - Az előbbi esetén biztosítani kell a hívónak, hogy a megfelelő biteket tartalmazza (a struct segítségével)
  - A `socket.SO_REUSEADDR` esetén ha 0, akkor lesz hamis a „tulajdonság”, egyébként igaz
- Pl.: `s.setsockopt(socket.SOL_SOCKET, socket.SO_REUSEADDR, 1)`

# Select

- Több socketet is szeretnénk egy időben figyelni (a bejövő kapcsolódásokra és a meglevő kapcsolatokból való olvasásra is)
- Probléma: accept és a recv függvények blokkolnak
- Egy lehetséges megoldás lenne különböző szálak használata, de drága a szálak közti kapcsolgatás (környezetváltás, context switch)
- → A select fv. segítségével a monitorozás az op. rsz. hálózati rétegében történik
- → értesíti a programot, amikor valami olvasható a socket-ről, vagy amikor készen áll az írásra

# Select

- `select.select(rlist, wlist, xlist[, timeout])`
- Az első három argumentum a „várakozó objektumok” listái:
  - *rlist*: a socketek halmaza, amelyek várakoznak, amíg készek nem lesznek az olvasásra
  - *wlist*: ... készek nem lesznek az írásra
  - *xlist*: ... egy „kivétel” nem jön
- Az opcionális *timeout* argumentum mp.-ben adja meg az időtúllépési értéket
  - (ha ez nincs megadva → addig blokkol, amíg az egyik socket kész nincs)



# Select

- `select.select(rlist, wlist, xlist[, timeout])`
- Visszatér három listával:
  1. visszaadja a socketek halmazát, amelyek készek az olvasásra (adat jön)
  2. ... készek az írásra (szabad hely van a pufferükben, és lehet írni oda)
  3. ... amelyeknél egy „kivétel” jön

# Select

- Az „olvasható” socketek három lehetséges esetet reprezentálhatnak:
  - Ha a socket a fő „szerver” socket, amelyiket a kapcsolatok figyelésére használunk → az „olvashatósági” feltétel azt jelenti: kész arra, hogy egy másik bejövő kapcsolatot elfogadjon
  - Ha a socket egy meglévő kapcsolat egy kientől jövő adattal → az adat a `recv()` fv. segítségével kiolvasható
  - Ha az előző, de nincs adat → a kliens szétkapcsolt, a kapcsolatot le lehet zárni

# Példa hívások select-nél

- `setblocking()` vagy `settimeout()`

```
sock.setblocking(0)           # or sock.setblocking(False)
                                # or sock.settimeout(0.0)
                                # or sock.settimeout(1.0)
sock.setblocking(1)           # or sock.setblocking(True)
                                # or sock.settimeout(None)
```

- `select()`

```
inputs = [ server ]
outputs = [ ]
timeout=1
readable, writable, exceptional = select.select(inputs, outputs, inputs, timeout)
...
for s in readable:
    if s is server:  #new client connect
        ....
    else:
        ....        #handle client
```

# Feladat3

- Készítsünk egy TCP alkalmazást, amelyen több kliens képes egyszerre üzenetet küldeni a szervernek, amely minden üzenetre csak annyit ír vissza, hogy „OK”. (Használjuk a select függvényt!)
- Nézzük meg a megoldást!

# Feladat4

- Alakítsuk át úgy a számológép szerveret, hogy egyszerre több klienssel is képes legyen kommunikálni! Ezt a `select` függvény segítségével tegye!
- Alakítsuk át a kliens működését úgy, hogy ne csak egy kérést küldjön a szervernek, hanem csatlakozás után 5 kérés-válasz üzenetváltás történjen, minden kérés előtt 2 mp várakozással (`time.sleep(2)`)! A kapcsolatot csak a legvégén bontsa a kliens!

# Házi feladat – 1 pont

- Készítsünk egy barkóba alkalmazást. A szerver legyen képes kiszolgálni több klienst. A szerver válasszon egy egész számot 1..100 között véletlenszerűen. A kliensek próbálják kitalálni a számot.
- A kliens üzenete egy összehasonlító operátor: <, >, = és egy egész szám, melyek jelentése: kisebb-e, nagyobb-e, mint az egész szám, illetve rákérdez a számra. A kérdésekre a szerver Igen/Nem/Nyertél/Kiestél/Vége üzenetekkel tud válaszolni. A Nyertél és Kiestél válaszok csak a rákérdezés (=) esetén lehetségesek.
- Ha egy kliens kitalálta a számot, akkor a szerver minden újabb kliens üzenetre a „Vége” üzenetet küldi, amire a kliensek kilépnek. A szerver addig nem választ új számot, amíg minden kliens ki nem lépett.
- Nyertél, Kiestél és Vége üzenet fogadása esetén a kliens bontja a kapcsolatot és terminál. Igen/Nem esetén folytatja a kérdezgetést.
- A kommunikációhoz TCP-t használjunk!
- Folytatás a következő oldalon!

# Házi feladat – 1 pont

- A kliens logaritmikus keresés segítségével találja ki a gondolt számot. A kliens tudja, hogy milyen intervallumból választott a szerver.
- AZAZ a kliens NE a standard inputról dolgozzon.
- Minden kérdés küldése előtt véletlenszerűen várjon 1-5 mp-et. Ezzel több kliens tesztelése is lehetséges lesz.
- Folytatás a következő oldalon!

# Házi feladat – 1 pont

- Üzenet formátum:
  - Klienstől: bináris formában **egy db karakter, 32 bites egész szám**  
A karakter lehet: <: kisebb-e, >: nagyobb-e, =: egyenlő-e
  - Szervertől: ugyanaz a bináris formátum, de a számnak nincs szerepe (bármilyen lehet)  
A karakter lehet: I: Igen, N: Nem, K: Kiestél, Y: Nyertél, V: Vége
- Fájlnevek és parancssori argumentumok:
  - Szerver: **server.py** <bind\_address> <bind\_port> # A bindolás során használt pár
  - Kliens: **client.py** <server\_address> <server\_port> # A szerver elérhetősége
- Beadási határidő: **2020.11.01. 23:59**



# Házi feladat

## netcopy alkalmazás 1 pont

Készíts egy netcopy kliens/szerver alkalmazást, mely egy fájl átvitelét és az átvitt adat ellenőrzését teszi lehetővé CRC vagy MD5 ellenőrzőösszeg segítségével! A feladat során három komponenst/programot kell elkészíteni:

1. Checksum szerver: (fájl azonosító, checksum hossz, checksum, lejárát (mp-ben)) négyesek tárolását és lekérdezését teszi lehetővé. A protokoll részletei a következő oldalon.
2. Netcopy kliens: egy parancssori argumentumban megadott fájlt átküld a szervernek. Az átvitel során/végén kiszámol egy md5 checksumot a fájlra, majd ezt feltölti fájl azonosítóval együtt a Checksum szerverre. A lejárati idő 60 mp. A fájl azonosító egy egész szám, amit szintén parancssori argumentumban kell megadni.
3. Netcopy szerver: Vár, hogy egy kliens csatlakozzon. Csatlakozás után fogadja az átvitt bájtokat és azokat elhelyezi a parancssori argumentumban megadott fájlba. A végén lekéri a Checksum szervertől a fájl azonosítóhoz tartozó md5 checksumot és ellenőrzi az átvitt fájl helyességét, melynek eredményét stdoutputra is kiírja. A fájl azonosító itt is parancssori argumentum kell legyen.

Beadás: **BE-AD rendszeren keresztül, DE még nincs meghirdetve**

# Checksum szerver - TCP

- Beszúr üzenet
  - Formátum: szöveges
  - Felépítése: BE|<fájl azon.>|<érvényesség másodpercben>|<checksum hossza bájtyszámban>|<checksum bájtjai>
  - A „|” delimiter karakter
  - Példa: BE|1237671|60|12|abcdefabcdef
    - Ez esetben: a fájlazon: 1237671, 60mp az érvényességi idő, 12 bájt a checksum, abcdefabcdef maga a checksum
  - Válasz üzenet: OK
- Kivesz üzenet
  - Formátum: szöveges
  - Felépítése: KI|<fájl azon.>
  - A „|” delimiter karakter
  - Példa: KI|1237671
    - Azaz kérjük az 1237671 fájl azonosítóhoz tartozó checksum-ot
  - Válasz üzenet: <checksum hossza bájtyszámban>|<checksum bájtjai>  
Péda: 12|abcdefabcdef
  - Ha nincs checksum, akkor ezt küldi: 0|
- Futtatás
  - .\checksum\_srv.py <ip> <port>
    - <ip> - pl. localhost a szerver címe bindolásnál
    - <port> - ezen a porton lesz elérhető
  - A szerver végtelen ciklusban fut és egyszerre több klienst is ki tud szolgálni. A kommunikáció TCP, csak a fenti üzeneteket kezeli.
  - Lejárat utáni checksumok törlődnek.

# Netcopy kliens – TCP alapú

- Működés:
  - Csatlakozik a szerverhez, aminek a címét portját parancssori argumentumban kapja meg.
  - Fájl bájtjainak sorfolytonos átvitele a szervernek.
  - A Checksum szerverrel az ott leírt módon kommunikál.
  - A fájl átvitele és a checksum elhelyezése után bontja a kapcsolatot és terminál.
- Futtatás:
  - `.\netcopy_cli.py <srv_ip> <srv_port> <chsum_srv_ip> <chsum_srv_port> <fájl azon> <fájlnév elérési úttal>`
    - <fájl azon>: egész szám
    - <srv\_ip> <srv\_port>: a netcopy szerver elérhetősége
    - <chsum\_srv\_ip> <chsum\_srv\_port>: a Checksum szerver elérhetősége

# Netcopy szerver – TCP alapú

- Működés:
  - Bindolja a socketet a parancssori argumentumban megadott címre.
  - Vár egy kliensre.
  - Ha acceptálta, akkor fogadja a fájl bájtjait sorfolytonosan és kiírja a parancssori argumentumban megadott fájlba.
  - Fájlvége jel olvasása esetén lezárja a kapcsolatot és utána ellenőrzi a fájlt a Checksum szerverrel.
  - A Checksum szerverrel az ott leírt módon kommunikál.
  - Hiba esetén a stdout-ra ki kell írni: CSUM CORRUPTED
  - Helyes átvitel esetén az stdout-ra ki kell írni: CSUM OK
  - Fájl fogadása és ellenőrzése után terminál a program.
- Futtatás:
  - `.\netcopy_srv.py <srv_ip> <srv_port> <chsum_srv_ip> <chsum_srv_port> <fájl azon> <fájlnév elérési úttal>`
    - <fájl azon>: egész szám ua. mint a kliensnél – ez alapján kéri le a szervertől a checksumot
    - <srv\_ip> <srv\_port>: a netcopy szerver elérhetősége – bindolásnál kell
    - <chsum\_srv\_ip> <chsum\_srv\_port>: a Checksum szerver elérhetősége
    - <fájlnév> : ide írja a kapott bájtokat

**VÉGE**  
**KÖSZÖNÖM A FIGYELMET!**