Közeg-hozzáférési technikák

Üzenetszórásos csatornával rendelkező hálózatok esetében egyetlen kommunikációs csatornán osztozik az összes hálózatba kapcsolt gép. Közeghozzáférés: melyik adó jogosult az adásra, azaz a csatornát kisajátítani adása idejére.

Eljárások sokfélesége (függ a hálózat topológiájától is).

3 fő módszer:

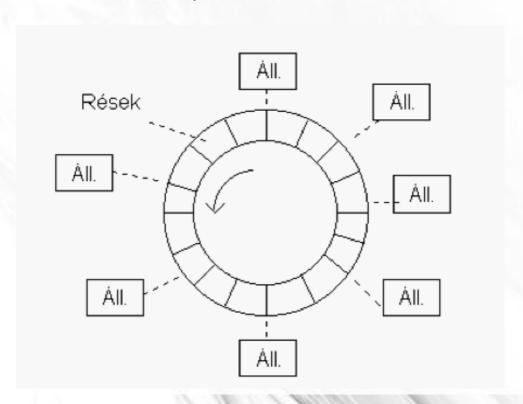
- Véletlen vezérlés
- Osztott vezérlés
- Központosított vezérlés

Véletlen hozzáférés

- A "véletlen" kifejezés azt jelenti, hogy az adási jog megadására **nincs külön eljárás**, ha az állomás forgalmazni szeretne, nincs "visszatartó erő".
- A csatornát bármelyik állomás használhatja, de az adás előtt meggyőződik arról, más nem használja-e azt.
- Útközést jelző vivőérzékeléses többszörös hozzáférés (angol rövidítés: CSMA/CD): az adni kívánó állomás belehallgat a csatornába, ha az "csendes", elküldi az üzenetet. Előfordulhat, hogy többen is adnának egyszerre, ilyenkor ütközés alakul ki, ezt az állomások érzékelik, és véletlenszerűen megválasztott ideig várakoznak. Ilyenkor a legrövidebb várakozási idejű állomás fog először adni.
 - Az Ethernet hálózat ezt a módszert használja.

Véletlen hozzáférés

 Réselt gyűrű: a gyűrűn felfűzött állomások fix hosszúságú kereteket adnak körbe (ezeket nevezzük réseknek).



Réselt gyűrű

A résekben egy jelzés jelzi a foglaltságát.

Amennyiben egy állomás **üres jelzésű** rést vesz, akkor **küldhet** üzenetet. Elhelyezi benne az üzenetet, majd foglaltra állítja, és továbbküldi. A **visszaérkezett rést** neki kell kiürítenie.

Mivel átviteli hibák is felléphetnek, vagy az állomás kieshet a forgalomból, és így nem lenne mód a rés kiürítésére, ezekben a hálózatokban egy felügyelő állomás egy idő eltelte után gondoskodik az alaphelyzetbe nem került rések eltávolításáról.

Regiszter beszúrásos gyűrű

Ez az eljárás a léptetőregiszter **késleltető** funkcióján túl, annak **tárolási** képességét is kihasználja. A hálózati illesztőben **két regiszter**: egy léptető- (shift-) és egy tároló-regiszter található.

Ha az állomás szeretne csomagot küldeni, akkor az a kimeneti tároló regiszterbe kell beírnia. Üzenet küldése csak akkor következhet be, ha a léptető-regiszterből az előzőleg vett csomag utolsó bitje is kiléptetésre került.

A kimenetre kerül az üzenet, eközben a bemeneten esetlegesen vett információ **feltölti a léptető regisztert**. Miután kiürült a kimeneti regiszter, a vett információ küldésre kerülhet.

Osztott átvitel-vezérlés

Minden állomás a közeghez való hozzáférés vezérlésének funkcióját is ellátja.

 Vezérjeles gyűrű (Token Ring): a leggyakrabban használt közeghozzáférés vezérlési módszer a gyűrű topológiájú hálózatoknál.

A gyűrűben **vezérjel** (token) halad körbe-körbe a hosztok között. A vezérjel mutatja a **hálózat foglaltságát**.

Vezérjeles gyűrű

Amikor egy állomás veszi a tokent, megvizsgálja, hogy foglalt-e, ha szabad, **foglaltra állítja**, majd az üzenetével együtt **továbbküldi**.

Az üzenetet minden állomás veszi, ha neki szól, veszi az üzenetet, majd feldolgozza. Ha nem, továbbküldi.

A küldő állomás veszi a saját üzenetét, kivonja azt a vezérjelből, szabadra állítja, majd továbbküldi. Így kerül a küldési jog ahhoz az állomáshoz, amely a küldést befejező után helyezkedik el.

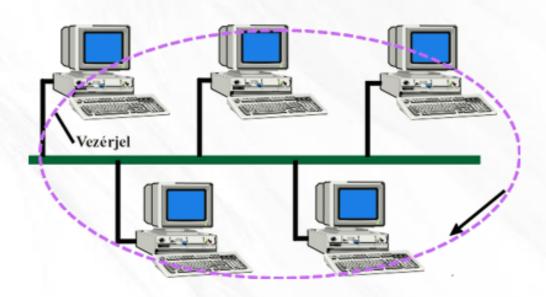
Vezérjeles gyűrű

Előfordulhat, hogy a küldő meghibásodik, így nem tudja az üzenetét kivonni a gyűrűből. Ez dugulást eredményez, ezért kijelölnek egy aktív felügyelő állomást. Ez figyeli az ilyen árva üzeneteket, és kivonja a gyűrűből. Amennyiben meghibásodik az aktív felügyelő állomás is, valamelyik átveszi a helyét.

A módszerrel biztosítható, hogy minden állomás egy időtartamon belül küldési joghoz jusson.

Osztott átvitel-vezérlés

 Vezérjeles sín: a működése hasonlít a vezérjeles gyűrű működésére, azonban ez a sín topológiájú hálózatokra került kifejlesztésre.



Vezérjeles sín

A sínre fűzött állomások egy **logikai gyűrűt** képeznek úgy, hogy az **utolsó állomás** után az **első** következik.

A vezérjel ennek megfelelően halad a hosztok között körbe-körbe. Küldési joga annak van, aki a szabad jelzésű vezérjelet birtokolja.

Osztott átvitel-vezérlés

 Ütközést elkerülő, vivőérzékeléses többszörös hozzáférés (Carrier Sense Multiple Access with Collision Avoidance, CSMA/CA)

A módszer hasonlít a CSMA/CD módszerhez, Itt azonban **nem léphet fel ütközés**, amit a működés biztosít.

Az adni kívánó állomás **érzékeli** a közeget. Ha **foglalt**, akkor elhalasztja az adását. Ha **szabad** egy előre definiált ideig, akkor adhat.

A vevő állomás ellenőrzi a vett csomag CRC-jét és nyugtát küld. A nyugta vétele jelzi az adónak, hogy nem történt ütközés, ha nem kapott nyugtát, újra küldi a csomagot, amíg nyugtát nem kap, vagy el nem dobja adott számú próbálkozás után.

Központosított közeghozzáférés vezérlés

Közös jellemző, hogy a hálózatban egy kitüntetett szerepű állomás van, amely a közeghozzáférést vezérli.

 Lekérdezéses (polling) vezérlés: ezekben a hálózatokban van egy főállomás (master), és vannak a mellékállomások (slave).

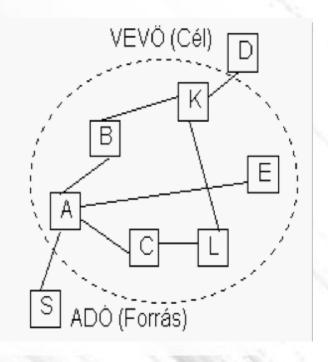
Á főállomás **lekérdezi sorban** a mellékállomásokat, hogy akarnak-e küldeni üzenetet. Ha igen, azt a **főállomásnak** küldik el, amely **a célzott mellékállomásnak** fogja továbbítani az üzenetet.

Így ennél a módszerrnél nem léphet fel ütközés. Az üzenetküldésnél lehet prioritást, sorrendet is meghatározni az állomásokra vonatkozóan.

Ha viszont a főállomás kiesik, a hálózatunk nem fog működni.

Két végpont közötti komunikációnál az összeköttetést biztosító vonalakon rendszerint nincs folyamatos információcsere, a vonal használata csak időszakos jellegű. Ezért különválasztva a csatorna funkcióját, a vonal gazdaságosabb kihasználására van lehetőség.

 Vonalkapcsolás: a főállomás ún. kapcsolóáramkörök használatával az egymással kommunikálni kívánó állomások között közvetlen fizikai kapcsolatokat hoz létre. Több kapcsolat is kialakítható több kapcsolóáramkör segítségével. A kommunikációban több főállomás is részt vehet.



Vonalkapcsolás

- 1. Fizikai kapcsolat létesül az adó és a vevő között, az összeköttetés idejére.
- 2. Megvalósul az **adatátvitel** az összeköttetésen keresztül.
- 3. Az adatátvitel befejeződésével a kapcsolat **lebomlik**.

Előny: tényleges fizikai kapcsolat létrehozása.

Hátrány: a kapcsolat **felépítése hosszabb ideig** is tarthat, és ha adatátviteli szünet van, a vonalat akkor is **foglalja**.

Multiplexelés frekvenciaosztással (FDM):
az alapelv azon alapszik, ha szinuszos
hullámok összegéből egy jelet állítunk elő, a
csatorna másik oldalán egy erre alkalmas
szűrő igénybevételével bármelyik alap összetevő kinyerhető eredeti formájában.

Az adatátvitel **vivőfrekvencia** segítségével történik.

Jellemző felhasználási területek: telefonhálózatok, kábeltévés rendszerek.

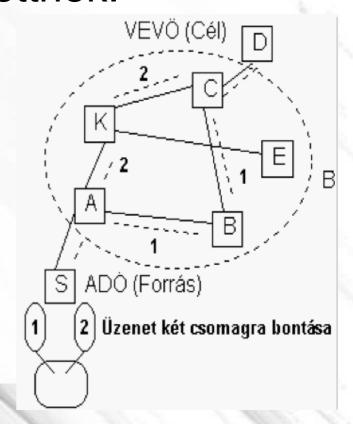
 Multiplexelés időosztással (TDMA): a nagy sávszélesságű adatvonalat időben több elemi adatcsatornára osztjuk fel.

Elsősorban **sín** topológiájú hálózatoknál használják.

Az állomás egy megadott időszeletben adhat, ha akkor nem ad, az adott időtartam kihasználatlan marad.

 Csomagkapcsolás: a továbbítandó üzenetet a vonal jobb kihasználása érdekében kisebb egységekre (csomagokra) bontjuk, és ezeket egyenként küldjük el a címzettnek.

Adott ponttól pontig összeköttetést több csomag is használhat, (több irányban is). Minden csomag elküldése előtt hálózatvizsgálatra van szükség, ahol meghatározzuk a legoptimálisabb útvonalat.



A később küldött csomag hamarabb is megérkezhet. A vevő dolga a csomagok sorrendbe állítása, illetve összeillesztése.

 Üzenetkapcsolás: ha az üzenetet nem daraboljuk fel, és a másik állomásnak így küldjük át, akkor üzenetkapcsolásról beszélünk.

Ilyenkor az adat-blokkok méretére nincs megkötés, de ez nagyobb kapacitású hálózati készülékeket is igényel az üzenetküldéshez.

Ezeket a hálózatokat **tárol és továbbít** (store and forward) típusú hálózatoknak is hívjuk.