(17181 Laki EA) 1. előadás

Mi a hálózati hoszt?

Olyan eszk \tilde{A} ¶z, amely egy sz \tilde{A} im \tilde{A} -t \tilde{A} 3g \tilde{A} ©pes h \tilde{A} il \tilde{A} 3zattal \tilde{A} ill \tilde{A} ¶sszek \tilde{A} ¶ttet \tilde{A} ©sben. Inf \tilde{A} 3t oszthat meg, szolg \tilde{A} iltat \tilde{A} isokat biztos \tilde{A} -that.

Mi az Ãitviteli csatorna?

Az a közeg, amelyen a kommunikáció folyik a résztvevÅ'k között.

Definiálja a propagációs késést.

A jelnek szýkséges idÅ' h kýldÅ'tÅ'l a cÃ-mzetthez érjen, d prop vagy d.

Definiálja az átviteli késleltetést.

IdÅ', amely egy csomag összes bitjének az átviteli csatornára tételéhez szükséges d_T

Jel sávszél:

 $Az \ egym \tilde{A}_i st \ k \tilde{A} \P vet \mathring{A}` \ frekvenci \tilde{A}_i k \ legn. \ \tilde{A} @s \ legk. \ eleme \ k \tilde{A} \P zti \ k \tilde{A}^1 \!\!\! / \!\!\! 4 l \tilde{A} \P nbs \tilde{A} @g, \ Hertz$

Definiálja a hálózati sávszélességet?

Az adat Ãįtviteléhez felhasznÃįlt kommunikÃįciós erÅ'forrÃįs mérésére szolgÃįló mennyiség, bps

 $\label{eq:minimizer} \mbox{Mi a fÅ' $k\tilde{A}^{1}\!\!/\!\!4l\tilde{A}\P nbs\tilde{A}\mathbb{C}g$ a csomagkapcsolt $\tilde{A}\mathbb{C}s$ az \tilde{A}_{i} ramk$\tilde{A}\P rkapcsolt $h\tilde{A}_{i}l\tilde{A}^{3}$ zatok $k\tilde{A}\P z\tilde{A}\P tt?$}$

 $\tilde{A}\Box$ pl a telefon, egy hoszt dedik \tilde{A} ilt er \tilde{A} 'forr \tilde{A} ist haszn \tilde{A} il, az er \tilde{A} 'forr \tilde{A} ist le kell foglalni.

Csomagkapcsolt: csak r \tilde{A}_i kell tenni a csomagokat a h \tilde{A}_i l \tilde{A}^3 zatra, \tilde{A} ©s az \tilde{A}_i llom \tilde{A}_i sok maguk d \tilde{A} ¶ntik el, merre tov \tilde{A}_i bb \tilde{A} -tj \tilde{A}_i k (nem kell lefoglalni az er \tilde{A} 'forr \tilde{A}_i st, megosztott haszn \tilde{A}_i lat)

Hálózati kiterjedések:

PAN: Personal Area Network (1 m^2)

LAN: Personal Area Network (10-1000 m^2)

MAN: Metropolitan Area Network (10 km²)

WAN: Wide Area Network (100-1000 km², de az internet is)

Mit jelent a legjobb szándék (best effort) elv a hálózati kommunikációban?

 $Ha \ egy \ csomag \ nem \ \tilde{A} @ri \ el \ a \ c\tilde{A} @lt, \ akkor \ t\tilde{A} \Prl \mathring{A} `dik, \ ilyenkor \ az \ alkalmaz \tilde{A} ; s \ \tilde{A} `jrak \tilde{A} '4ldi$

Mit jelent a "Black-box" megközelÃ-tés a kapcsolatokra?

Az eszk \tilde{A} ¶z \tilde{A} ¶k (black box, k \tilde{A} ©s \tilde{A} 'bb gateway, router) nem \tilde{A} 'rzik meg a csomaginform \tilde{A} ¡ci \tilde{A} ³kat, nincs folyam-fel \tilde{A} ¹/4gyelet

Sorolja fel az internet 5 (előadáson elhangzott) jellemzÅ'jét.

- rendszerfýggetlens©g
- nincs központi felù/₄gyelet
- LAN-okból áll
- globÃjlis
- szolgáltatásokat nyðjt, pl WWW, e-mail, fájlátvitel

Hà iny réteget különböztet meg az ISO/OSI referencia modell? Sorolja fel Å'ket.

7: fizikai, adatkapcsolati, hálózati, szállÃ-tói, session, megjelenÃ-tési, alkalmazási

 $H\tilde{A}_{i}$ ny $r\tilde{A}$ ©teget $k\tilde{A}^{1}/4l\tilde{A}$ ¶ $nb\tilde{A}$ ¶ztet meg a Tannenbaum-f \tilde{A} ©le hibrid $r\tilde{A}$ ©tegmodell? sorolja fel Å'ket.

5: fizikai, adatkapcsolati, hálózati, szállÃ-tói, alkalmazási (sima TCPIP modellben a fizikai+adatkapcsolati=kapcsolati)

Mi az "Open System Interconnection Reference Model" (ISO OSI),

hogyan specifikáljuk az egyes rétegeket?

Open System Interconnection Reference Model: $7 \text{ r} \tilde{A} \otimes \text{teg} \hat{A} \pm \text{ standard}$, koncepcion \tilde{A}_i lis modellt ad meg kommunik \tilde{A}_i ci \tilde{A}^3 s h \tilde{A}_i l \tilde{A}^3 zatok bels \hat{A}^4 funkcionalit \tilde{A}_i s \tilde{A}_i hoz.

 $R\tilde{A}$ ©teg: $szolg\tilde{A}_i ltat\tilde{A}_i s$ (mit $csin\tilde{A}_i l$), interf \tilde{A} ©sz (hogyan f \tilde{A} ©rhet \tilde{A}^1 /4nk hozz \tilde{A}_i), protokoll (hogyan implement $\tilde{A}_i ljuk$)

Mi a feladata és mik a fÅ'bb funkcionalitásai az ISO OSI modell fizikai rétegének?

Szolg: inf $\tilde{A}^3\tilde{A}_i$ tvitel k \tilde{A} ©t fizikailag \tilde{A} ¶sszek \tilde{A} ¶t \tilde{A} ¶tt eszk \tilde{A} ¶z k \tilde{A} ¶tt, defini \tilde{A}_i lja az eszk \tilde{A} ¶z \tilde{A} ©s a k \tilde{A} ¶zeg kapcsolat \tilde{A}_i t

Interfész: specifikálja egy bit átvitelét

Protokoll: egy bit kódolásának módja (feszù¼ltség szintek, jelidÅ'zÃ-tés)

pl: koaxális kábel, optikai kábel, rádiófrekvenciás adó

 $\label{eq:mika} \begin{tabular}{ll} Mi a feladata $\tilde{A} @ s mik a fÅ bb funkcionalit$\tilde{A}_i sai az ISO/OSI modell adatkapcsolati r$\tilde{A} @ teg$\tilde{A} @ nek? \\ Szolg: adatok keretekre t$\tilde{A} \P rdel$\tilde{A} @ se, csomaghat$\tilde{A}_i rok, k$\tilde{A} \P zeghozz$\tilde{A}_i f$\tilde{A} @ r$\tilde{A} @ s, folyamvez$\tilde{A} @ rl$\tilde{A} @ rl$\tilde{A} @ s, folyamvez$\tilde{A} @ rl$\tilde{A} @ r$

PER-HOP MEGBÃ□ G

 $Interf\tilde{A} @sz: keret \ k\tilde{A}^{1}/\!\!\!/ ld\tilde{A} @se \ k\tilde{A} @t \ k\tilde{A} \Pz\tilde{A} \Ps \ m\tilde{A} @diumra \ k\tilde{A} \Pt\tilde{A} \Ptt \ eszk\tilde{A} \Pz \ k\tilde{A} \Pz\tilde{A} \Ptt$

Protokoll: fizikai cÃ-mzés (pl. MAC address)

pl: Ethernet, Wifi, InfiniBand

Mi a feladata és mik a fÅ'bb funkcionalitásai az ISO/OSI modell hálózati rétegének?

Szolg: csomagtovÃjbbÃ-tÃjs, ðtvonalvÃjlasztÃjs, csomag fragmentÃjlÃjs, ütemezés, puffer kezelés

Interf \tilde{A} ©sz: csomag k \tilde{A} ½ld \tilde{A} ©se egy adott v \tilde{A} ©gpontnak

Protokoll: globálisan egyedi cÃ-mek definiálása, routing táblák karbantartása

pl: Internet Protocol v4, v6

SzállÃ-tói:

Szolg: multiplexálás, torlódásvezérlés, megbÃ-zható, sorrendhelyes továbbÃ-tás

Protokoll: port sz \tilde{A}_i m, hibajav \tilde{A} -t \tilde{A}_i s, folyamfel \tilde{A}^1 /4gyelet, megb \tilde{A} -zhat \tilde{A}^3 s \tilde{A}_i g

pl: TCP, UDP

Mi a feladata az ISO/OSI modell Ã1/41és (session) rétegének?

Szolg: kapcsolat menedzsment (felépÃ-tés, fenntartás, bontás), munkamenet tÃ-pusának meghatározása, szinkronizációs pont kezelés

interf \tilde{A} \mathbb{C} sz: att \tilde{A} ³l f \tilde{A} 1 /4gg...

Protokoll: token menedzsment, szinkronizációs pont beszðrás

pl: nincs

Mik a fÅ'bb funkcionalitásai az ISO/OSI modell megjelenÃ-tési rétegének?

Szolg: adatkonverzi \tilde{A}^3 k $\tilde{A}^1/4$ l \tilde{A} ¶nb \tilde{A} ¶z \tilde{A} ' reprezent \tilde{A}_1 ci \tilde{A}^3 k k \tilde{A} ¶z \tilde{A} ¶tt (big endian to little endian, ascii to unicode)

interfész: attól fù/4gg...

Protokoll: adatformátumok, transzformációs szabályok

pl: nincs

alkalmazási:

szolg: bármi...

interfész: bármi... protkoll: bármi...

pl: nézd meg mobilon az appjeid

2.előadás

Mit jelent a hálózatok esetén az adatok burkolása?

Mindegyik réteg hozzáteszi a saját fejlécét az üzenethez, amely réteg-specifikus infókat tartalmaz

interfészek definiálják a rétegek közti interakciókat, a rétegek csak az alattuk lévÅ'kre épülnek

pl. a fizikai r \tilde{A} ©teg nem tud az alkalmaz \tilde{A} ¡sir \tilde{A} ³l, az alkalmaz \tilde{A} ¡sinak nem kell t \tilde{A} ¶r \tilde{A} 'dnie a fizikaival

Adjon egy valós példát adatok beburkolására (pl. az elÅ'adáson látott Internet példa)! Webpage, HTTP Header, TCP segment, IP datagram, Ethernet frame

 $\label{eq:midel} \mbox{Mit $\tilde{A} \otimes rt \tilde{A}^1/_4nk$ Internet $homok \tilde{A}^3$ ra a latt? $Mi \tilde{A} \otimes rt$ $neh \tilde{A} \otimes z$ az $IPv6$-ra $val \tilde{A}^3$ $\tilde{A}_{j}t \tilde{A}_{j}ll \tilde{A}_{j}s?$}$

A HáIózati réteg funkcióit milyen sÃ-kok (planes) mentén csoportosÃ-thatjuk még? Control plane (vezérlési sÃ-k): hogyan határozzuk meg az ðtvonalat? Data plane (adat sÃ-k): hogyan továbbÃ-tjuk az adatot egy ðtvonal mentén?

Jellemezze egy mondatban a tûzfalakat, proxykat és NAT dobozokat! Tűzfal: védelmi rendszer, az alkalmazÃįsi réteg fejléceit is vizsgÃįlnia kell Proxyk: alkalmazÃįsi végpontot szimulÃįl a hÃįlózatban NAT doboz: megtöri a végpont-végpont elérhetÅ'séget a hÃįlózatban

Mi a szimbólumráta és az adatráta? Mi a mértékegységù⁄4k? Sz: elkù⁄4ldött sizmbólumok száma mpnként (BAUD) Adatráta: elkù⁄4ldött bitek száma másodpercenként (bps) Egy szimbólum állhat több bitbŹl

Mit mond ki a Nyquist tétel? Zajmentes csatornán Max adatseb = 2H * log2(V) bps H: sávszél V: szimbólumok száma

Mit mond ki a Shannon tétel? Zajos csatornán Max adatseb = H * log2(1 + S/N) bps H: sávszél S/N: jel-zaj teljesÃ-tményének hányadosa

Ismertesse a fîzikai rétegben a lehetséges átviteli közegek fajtáit! mágneses adathordozó - pl merevlemez Sodort érpár - távbeszélÅ'rendszerek Koaxális kábel - nagyobb sebesség és távolság Fénykábel - fényforrás, közeg, detektor Rádiófrekis - egyszerű, nagy táv, frekifù¼ggÅ' terjedés Mikrohullámð - egyenes vonal mentén terjed, elhalkulás problémája, olcsó

Infra - kis t \tilde{A}_i v, szil \tilde{A}_i rd t \tilde{A}_i rgyakon nem hatol \tilde{A}_i t L \tilde{A}_i that \tilde{A}^3 f \tilde{A} ©ny - l \tilde{A} ©zerforr \tilde{A}_i s + \tilde{A} ©rz \tilde{A} ©kel \tilde{A} ', nagy s \tilde{A}_i vsz \tilde{A} ©l, olcs \tilde{A}^3 , nem enged \tilde{A} ©lyk \tilde{A} ¶teles, id \tilde{A} 'j \tilde{A}_i r \tilde{A}_i sf \tilde{A}^1 /4gg \tilde{A} ' M \tilde{A} ±holdas

Mit nevezünk frekvenciának? Hogyan jelölik? Mi a mértékegysége? az elektromágneses hullám másodpercenkénti rezgésszáma. jel: f, me. Hertz (Hz)

Mi a hullámhossz?

két egymÃjst követÅ' hullÃjmcsðcs (v hullÃjmvölgy) közti tÃjvolsÃjg

Fénysebesség:

elektrom \tilde{A} igneses hull \tilde{A} imok terjed \tilde{A} ©si sebess \tilde{A} ©ge v \tilde{A} ikuumban, c, 3*10^8 m/s - r \tilde{A} ©zben \tilde{A} 0s \tilde{A} 1/4vegsz \tilde{A} ilban 2/3 seb.

 $\tilde{A}\Psszef\tilde{A}^{1}\!\!/\!\!agg\tilde{A}\mathbb{O}s \; frekvencia, \\ f\tilde{A}\mathbb{O}nysebess\tilde{A}\mathbb{O}g \; \tilde{A}\mathbb{O}s \; hull\\ \tilde{A}_{1}mhossz \; k\tilde{A}\Pz\tilde{A}\Ptt: \\ hull\\ \tilde{A}_{1}mhossz \; * \; freki = f\tilde{A}\mathbb{O}nysebess\tilde{A}\mathbb{O}g$

Soroljon fel 3 elektromágneses tartományt a frekvenciáik növekvÅ' sorrendjében! rádió, mikrohullám, infravörös, látható, ultraibolya, röntgensugár, gammasugár

 $Milyen \ frekvencia \ tartom \tilde{A}_i ny \ \tilde{A}_i tvitel \tilde{A} \\ @re \ alkalmas \ a \ sodort \ \tilde{A} \\ @rp \tilde{A}_i r, \ a \ koax \ k \tilde{A}_i bel, \ az \ optikai \ sz \tilde{A}_i l?$

sodort: 10⁴ - 10⁶ Hz koax: 10⁵ - 10⁸ Hz optikai: 10¹⁴ - 10¹⁵ Hz

Soroljon fel 3 óraszinkronizációs módszert!

- explicit \tilde{A}^3 rajel: $p\tilde{A}_i$ rh. \tilde{A}_i tviteli csatorn \tilde{A}_i k haszn \tilde{A}_i lata eset \tilde{A} ©n explicit k \tilde{A}^1 4ldj \tilde{A}^1 4k az \tilde{A}^3 rajeleket; r \tilde{A} ¶vid \tilde{A}_i tvitele eset \tilde{A} ©n alkalmas
- kritikus idŠ'pontok: adott idŠ'kor sync, pl szimbólum v blokk kezdetén ezen kÃ-vül az órÃįk szabadon futnak, remélhetÅ 'leg szinkronban

Ismertesse az NRZ-L (Non-Return to zero) kódolás szabályait! 1-es: magas jel, 0-ás: alacsony, semmi, semmi deszinkronizáció!

Ismertesse a Manchester $k\tilde{A}^3dol\tilde{A}_i$ s szab \tilde{A}_i lyait! csak $k\tilde{A}\Pz\tilde{A}$ ©pen: lesn \tilde{A} ©l magasr \tilde{A}^3 l alacsonyra, 0-s: ford \tilde{A} -tva

10 Mbps Ethernetnél

Nincs óraelcsðszás, de az átvitel felét használja csak ki (két óraidÅ' ciklus kell egy bithez)

Ismertesse az NRZI (Non-return to zero inverted)? Mi a fő probléma ezzel a kódolással? lesnél középen átmenet van, 0nál nincs a csupa nulla sorozat gondját még mindig nem oldja meg

Ismertesse a 4-bit/5-bit módszert? Miért van erre szükség? Hol használjuk? minden 4 bitet 5 bitbe kódolunk ðgy, h elején max 1, végén max 2 nulla lehet - elkerüli a csupa 0 sorozatokat, ahol az NRZI elcsðszhat. 20%-os hatékonyságvesztés 100 Mbps Ethernetnél (Gigabit Ethernetnél 8/10)

Mik a fŠ'bb tulajdonságai az alapsávð átvitelnek? baseband a digitális jel direkt árammá vagy fesszé alakul a jel minden frekvencián átvitelre kerù¼l átviteli korlátok

Ismertesse a digit \tilde{A}_i lis alaps \tilde{A}_i v \tilde{A}^o \tilde{A}_i tvitel strukt \tilde{A}^o r \tilde{A}_i j \tilde{A}_i t! forr \tilde{A}_i s

- -> forrás kódolás (forrás bitek)
- -> csatorna kódolás (csatorna szimbólumok)
- -> fizikai átvitel -> médium ... vissza

Mik a fŠ'bb tulajdonságai a szélessávð átvitelnek? broadband széles frekitartományban történik az átvitel jelmodulációs lehetÅ 'ségek: vivÅ 'hulláram ültetés - amplitðdó mod vivÅ 'hullám megváltoztatása - freki v fázis mod különbözÅ 'vivÅ 'hullámok felhasználása egyidejűleg

Ismertesse a digit \tilde{A}_i lis sz \tilde{A} ©less \tilde{A}_i v \tilde{A}^o \tilde{A}_i tvitel strukt \tilde{A}^o r \tilde{A}_i j \tilde{A}_i t! csatorna k \tilde{A}^3 dol \tilde{A}_i s ut \tilde{A}_i n modul \tilde{A}_i ci \tilde{A}^3 s l \tilde{A} ©p \tilde{A} ©s, ami hull \tilde{A}_i mform \tilde{A}_i k v \tilde{A} ©ges halmaz \tilde{A}_i t eredm \tilde{A} ©nyezi

Mi az amplitðdó moduláció?

digitálisnál a szignál erÅ'ssége egy diszkrét halmaz értékeinek megfelelÅ'en változik (pl 0-1)

Mi a frekvencia moduláció?

 $A \ k\tilde{A}^{1}\!\!/\!\! aldend\mathring{A}' \ s(t) \ szign \tilde{A}_{i}^{\dagger} lt \ a \ szinuszg \tilde{A}^{\P} rbe \ frekvenci \tilde{A}_{i}^{\dagger} jak \tilde{A} \\ \mathbb{C}nt \ k\tilde{A}^{3} doljuk: \ f(t) = A \ * \ sin(2pi \ * \ s(t) \ * \ t + eltol \tilde{A}_{i}^{\dagger} s)$

Mi a fázis moduláció?

Az s(t) szig \tilde{A}_i Int a szinuszg \tilde{A} ¶rbe $f\tilde{A}_i$ zis \tilde{A}_i ban $k\tilde{A}^3$ doljuk:

f(t) = A * sin(2pi * f * t + s(t))

3.előadás

Ismertesse a médium többszörös használatának 5 módszerét!

- térbeli multiplexálás kýlön vezeték vagy antenna
- freki multiplexálás több szignál kombinációja adja az átvitelt, minden szignálhoz más freki tartozik
- hullámhossz multiplexálás
- $id \mathring{A} `beli jelsorozat idpintervallumokra szegment \tilde{A}_{i}l \tilde{A}_{i} sa, minden \tilde{A}_{i}llom \tilde{A}_{i} s saj \tilde{A}_{i} t id \mathring{A} `szeletet kappan kap$
- CDMA Code Divison Multiple Access állomások egyfoltáyban sugározhatnak, a többszörös jelek lineárisan összeadódnak, a kulcs a hasznos jel kiszűrése

 $\label{eq:minimum} \mbox{Mi a CDMA? Ismertesse a $m\tilde{A}$ $\scalebox{$\sim$} k\tilde{A} \slash d\tilde{A} \slash si algoritmus \tilde{A} \it{it}.}$

Minden bitidÅ't m darab intervallumra osztunk (chip)

Minden állomásnak van egy m bites kódja (chip sequence) - páronként ortogonálisak

1-es bit: chipkód, 0-ás bit: chipkód 1-es komplemense

Mi az a Walsh m \tilde{A}_i trix? Mire haszn \tilde{A}_i lhat \tilde{A}^3 ? oszlopai vagy sorai meghat \tilde{A}_i roznak egy k \tilde{A} ¶lcs \tilde{A} ¶n \tilde{A} ¶sen ortogon \tilde{A}_i lis chipk \tilde{A}^3 d halmazt, CDMA multiplex \tilde{A}_i l \tilde{A}_i sra

Hogyan \tilde{A}_i ll elA a $H(2^k)$ -nal jel \tilde{A} lt Walsh m \tilde{A}_i trix? $H(2^k-1)$ $H(2^k-1)$ $H(2^k-1)$ $H(2^k-1)$ \tilde{A} a \tilde

Melyek az adatkapcsolati réteg legfontosabb feladatai? jól definiált szolgálati interfész a hálózati rétegnek

- nyugtÃ;zatlan összeköttetés alapð hÃ;ló
- nyugt \tilde{A} ¡zott \tilde{A} ¶szek \tilde{A} ¶ttet \tilde{A} ©s n \tilde{A} ©lk \tilde{A} ½li
- nyugt \tilde{A} ¡zott \tilde{A} ¶sszek \tilde{A} ¶ttet \tilde{A} ©s alap \tilde{A} °

Ãįtviteli hibÃįk kezelése

adatforgalom szabályozása, elárasztás elkerülése keretezés...

Milyen módszereket ismer a keretezésre az adatkapcsolati rétegben? bájt alapð: karakterszámlálás, bájtbeszðrás bit alapð: bitbeszðrás óra alapð keretezés (SONET - Synchronous Optical Network)kódolás

 $\label{eq:hogyanma} Hogyan\ m\tilde{A} \gg k\tilde{A} \P dik\ a\ karaktersz\tilde{A}_iml\tilde{A}_il\tilde{A}_is? \\ keret\ fejl\tilde{A} @c\tilde{A} @ben\ megadjuk\ a\ keretben\ l\tilde{A} @v\mathring{A}`\ karakterek\ sz\tilde{A}_im\tilde{A}_it\ \tilde{A} @rz\tilde{A} @keny\ a\ hib\tilde{A}_ira$

 $\label{eq:hogyanmawka} Hogyan\ m\tilde{A} \gg k\tilde{A} \P dik\ a\ karakterbesz\tilde{A}^or\tilde{A}_is\ (b\tilde{A}_ijt\ besz\tilde{A}^or\tilde{A}_is)? \\ keret\ elej\tilde{A}@n\ v\tilde{A}@g\tilde{A}@n\ FLAG\ byte, +\ ESC\ byte$

Hogyan mûködik a bitbeszðrás? minden keret speckó bitmintával kezdÅ'dik és végzÅ'dik: 01111110 a kù⁄₄ldÅ' az 11111-ek után berak egy 0-t, a fogadó tudja mi a helyzet

Hogyan mûködik az óra alapð keretezés (pl. SONET)? STS-1 keretei fix méretűek, 9*90 bájt bájtonként keret-kezdÅ' mintázat keresése

Mit tud mondani a b \tilde{A}_i jt besz \tilde{A}^o r \tilde{A}_i s \tilde{A} ©s a bit besz \tilde{A}^o r \tilde{A}_i s hat \tilde{A} ©konys \tilde{A}_i g \tilde{A}_i r \tilde{A}^3 l legrosszabb esetben? b \tilde{A}_i jtbesz \tilde{A}^o r \tilde{A}_i s: 50%, ha minden b \tilde{A}_i jt flagb \tilde{A}_i jt bitbesz \tilde{A}^o r \tilde{A}_i s: 20% cs \tilde{A} ¶kk, ha csak 1-esek

Defini \tilde{A}_i lja a csoportos bithib \tilde{A}_i t adott v \tilde{A} Odelmi \tilde{A} Vezet (m) mellett! a fogadott bitek egy olyan folytonos sorozata, amelynek az els \tilde{A} ' \tilde{A} Os utols \tilde{A} 3 bitje hib \tilde{A}_i s, \tilde{A} Os nem l \tilde{A} Otezik ezek k \tilde{A} Vezet olyan m hossz \tilde{A} 0 r \tilde{A} Oszsorozat, amelyet helyesen fogadtunk volna (m = v \tilde{A} Odelmi \tilde{A} Vezet)

Mi az egyszerû bithiba definiciója? az adat 1 bitje 1 helyett 0 lesz v fordÃ-tva

Defini \tilde{A}_i lja egy tetszA'leges S k \tilde{A}^3 dk \tilde{A} ¶nyv Hamming t \tilde{A}_i vols \tilde{A}_i g \tilde{A}_i t? S k \tilde{A}^3 dk \tilde{A} ¶nyvben szerepeljenek egyenlA' hossz \tilde{A}^o bitszavak, ekkor S Hamming-t \tilde{A}_i vols \tilde{A}_i ga: d(S) = min {

```
d(x,y) \mid x!=y \text{ eleme } S 
Mi az a Hamming korlát?
C: kód (n hosszð szavakból)
|C| * szum[i=0...(d(C)-1)/2] (n alatt i) <= 2^n
Mi a kódráta és a kód távolság? Milyen a rátája és távolsága egy jó kódkönyvnek?
kódráta: log2|S| / n (hatékonyságot adja meg)
k\tilde{A}^3dt\tilde{A}_ivols\tilde{A}_ig: d(S) / n \text{ (hibakezel}\tilde{A}\mathbb{C}\text{si lehet}\tilde{A}\text{'s}\tilde{A}\mathbb{C}\text{geket adja meg)}
Milyen összefüggés ismeretes egy tetszÅ'leges kódkönyv, a Hamming tÃįvolsÃįga és hibajavitÃįsi
képessége között?
d bithiba javÃ-tásához a kódkönyv H-távolsága minimum 2d+1 legyen
Milyen \ \tilde{A}\P sszef \tilde{A}^{1}\!\!/\!\!_{4} gg \tilde{A} @s \ ismeretes \ egy \ tetsz \\ \mathring{A}' leges \ k \tilde{A}^{3} dk \tilde{A} \P nyv, \ a \ Hamming \ t \tilde{A}_{1} vols \tilde{A}_{1} ga \ \tilde{A} @s
hibafelismerÅ' képessége között?
d+1 legyen
Mikor érdemes hibajelzÅ' kódot és mikor hibajavÃ-tó kódot használni?
hibajelzÅ': megbÃ-zható hálózat (ARQ) - olcsóbb
hibajavÃ-tó: megbÃ-zhatatlan hálózat, gyakori hibákkal (FEC) - sok ismétlés elkerù¼lésére
Hogyan mûködik a Hamming kód (több paritÃ;sos módszer)?
... 3/45
Mi a redundancia szerepe a hibafelýgyeletben?
4. elÅ'adás
Mi a CRC? Mire használható?
Cyclic Redundancy Check, hibajelzÅ' kód, bitsorozatokat Z2 feletti polinomok reprezentáció¡Ã¡nak tekinti
Ismertesse a CRC-t használó algoritmus 4 lépését!
1. legyen G(x) foka r. r darab 0 hozz\tilde{A}_if\hat{A}\pm z\tilde{A}©se M(x)-hez, \tilde{A}-gy az x^rm(x) lesz
2. az ehhez tartoz\tilde{A}^3 bitsorozatot elosztjuk a G(x) sorozat\tilde{A}_ival mod 2
3. x^rM(x) -bÅ'l vonjuk ki a MARADÃ%KOT, ez lesz T(x), az ellenörzÅ' összeggel ellÃ;tott,
tovÃ;bbÃ-tandó keret.
4. a vevÅ' T(x) + E(x)-et kapja, ezt elosztja G(x)-szel. ha a marad\tilde{A}\mathbb{C}k, R(x), nem 0, akkor hiba t\tilde{A}\Prt\tilde{A}\mathbb{C}nt
```

Mikor nem ismeri fel a hibát a vevÅ' oldal? a G(x) többszöröseinek megfelelÅ' bithibákat nem ismeri fel

 $CRC\ eset\tilde{A} @n\ mit\ lehet\ mondani\ hibajelz \&` k\tilde{A} @pess\tilde{A} @g\tilde{A} @r\&'l,\ ha\ a\ gener\tilde{A}_i tor\ polinom\ x+1\ t\tilde{A} \Pbbsz\tilde{A} \Pr\tilde{A} \Pse?$

ezesetben minden p \tilde{A}_i ratlan sz \tilde{A}_i m \tilde{A}^o hiba felismerhet \tilde{A}^c

Mutassa be röviden a korlátozás nélkýli szimplex protokollt! Környezet: adó és vevÅʻ hálózati rétegei mindig készen állnak feldolgozási idÅʻ 0 végtelen puffer

a csatorna $hib\tilde{A}_i$ tlanul $tov\tilde{A}_ibb\tilde{A}$ -t

Protokoll:

nincs sorszám, nyugta

 $k\tilde{A}^{1/4}ld\mathring{A}$ ' $v\tilde{A}$ ©gtelen ciklusban folyamatosan $k\tilde{A}^{1/4}ld$

vevÅ' a keret érkezésekor az adatrészt tovÃjbbÃ-tja a hÃjlózati rétegnek

 $Mutassa\ be\ r\tilde{A}\P viden\ a\ szimplex\ meg\tilde{A}_{\mathring{i}}ll\text{-}\tilde{A}@s\text{-}v\tilde{A}_{\mathring{i}}r\ protokollt!$

Környezet:

adÃ3-vevÅ' mindig kész

!! van feldolgozási idÅ'

végtelen puffer

hibátlan csatorna

Protokoll:

 $k\tilde{A}^{1}\!\!/\!\! dld\mathring{A}\text{``egyes}\tilde{A}\mathbb{C}\text{vel }k\tilde{A}^{1}\!\!/\!\! dld,\,\tilde{A}\mathbb{C}\text{s addig nem }k\tilde{A}^{1}\!\!/\!\! dld\,\tilde{A}\text{``jat, am}\tilde{A}\text{-g nem kap nyugt}\tilde{A}_{\tilde{I}}\text{t}$

A vevő várakozik a keretre, ha megjött, adatrészt továbbküldi a hálózati rétegnek, végül nyugtáz

Következmény: fél-duplex csatorna kell (nyugta miatt)

Mutassa be röviden a szimplex protokollt zajos csatorna esetén

Környezet:

adó-vevÅ' mindig kész

van feldolgozási idÅ'

végtelen puffer

!! a csatorna hibÃ;zhat

Protokoll:

a vevő egyesével küld, amÃ-g nem kap nyugtát a határidÅ'n belül; ha ez lejár, ðjraküld a vevÅ' várakozik, ha megjön, akkor csekkolja az ellenÅ'rzÅ' összeget; ha ok, küldi fel, ha nem, eldobja és nem nyugtáz

Ha a nyugta elveszik, duplikátum! Megoldás: alternáló bit protokoll (keretek sorszámozása)

Mutassa be röviden a csðszóablak protokollt!

Egyszerre több keret is kù⁄4ldési állapotban lehet.

A fogadó n keretnyi puffert foglal, a kù¼ldÅ'nek max ennyi keretet kù¼ldhet ki nyugtázatlanul.

A keret sorozatbeli pozÃ-ciója adja a cÃ-mkéjét.

A fogad \tilde{A}^3 nyugt \tilde{A}_i ja tartalmazza a k \tilde{A} ¶vetkez \tilde{A} ' v \tilde{A}_i rt keret sorsz \tilde{A}_i m \tilde{A}_i t (kumulat \tilde{A} -v nyugta...) A hib \tilde{A}_i s \tilde{A} ©s a nem j \tilde{A}^3 sz \tilde{A}_i m \tilde{A}° kereteket eldobja

A küldÅ' nyilvántartja a küldhetÅ' sorozatszámokat (adási ablak)

A fogadó a fogadható sorszámokat (vételi ablak)

 $Az\ ad\tilde{A}_isi\ ablak\ minden\ k\tilde{A}^{1/\!\!4}ld\tilde{A}\\ @ssel\ sz\\ Å\pm k\tilde{A}^{1/\!\!4}l,\ nyugt\tilde{A}_ival\ n\\ Å'$

Mi a visszalépés N-nel stratégia lényege?

A hib \tilde{A} is keret ut \tilde{A} ini kereteket a fogad \tilde{A} ³ eldobja, \tilde{A} ©s nem is nyugt \tilde{A} izza. Az ad \tilde{A} ³ a timeout lej \tilde{A} irta ut \tilde{A} in \tilde{A} °jrak \tilde{A} ½ldi az \tilde{A} ¶sszes nyugt \tilde{A} izatlan keretet. (1 m \tilde{A} ©ret \tilde{A} ± ablakot t \tilde{A} ©telez fel a fogad \tilde{A} ³ r \tilde{A} ©sz \tilde{A} ©r \tilde{A} °l) - nagy s \tilde{A} ivsz \tilde{A} ©l pazarl \tilde{A} is, ha sok a hiba

Mi a szelektÃ-v ismétléses stratégia lényege?

A hibás keretet a fogadó eldobja, de az utána érkezÅ' jókat puffereli. A küldÅ' a timeout után a legrégebbi nyugtázatlan keretet küldi ðjra.

 $NAK\ jav\tilde{A}\text{-that a hat}\tilde{A}@konys\tilde{A}\text{;}gon,\ egyn\tilde{A}@l\ nagyobb\ v\tilde{A}@teli\ ablak\ kell$

Mely 3 dolgot biztosÃ-tja a PPP protokoll?

- keretezési módszert egyértelmű határokkal

- kapcsolatvezérlÅ' protokollt a vonalak felélesztésére, tesztelésére, az opciók egyeztetésére, és a vonalak elengedésére.
- olyan m \tilde{A}^3 dot a h \tilde{A}_1^3 zati r \tilde{A} ©teg opci \tilde{A}^3 inak megbesz \tilde{A} ©l \tilde{A} ©sre, amely f \tilde{A}^1 /4ggetlen az alkalmazott h \tilde{A}_1^3 zati r \tilde{A} ©teg protokollt \tilde{A}^3 l.

A csatorna kiosztásra mik a legelterjedtebb módszerek?

- statikus (FDM, TDM)
- dinamikus
- verseny-mentes (bittérkép alapð, bináris visszaszámlálás)
- korlÃįtozott verseny (adaptÃ-v fabejÃįrÃįs)

 $R\tilde{A}\P viden \ mutassa \ be \ a \ frekvenciaoszt\tilde{A}_{j} sos \ nyal\tilde{A}_{j} bol\tilde{A}_{j} s \ m\tilde{A}^{3} dszer\tilde{A} \mathbb{C}t!$

- N db userhez a sávszélt N egyenlÅ' méretű sávra osztja
- fix számð usernél, nagy forgalomigénynél jó
- löketszerű forgalom esetén problémás

Röviden mutassa be az idÅ'osztásos nyalábolás módszerét!

- N db userhez az idŠ'egységet N egyenlÅ ' méretű idÅ 'résre osztja
- löketszerűnél nem jó

A csatorna modellben mit nevez $\tilde{A}^{1/4}$ nk $\tilde{A}^{1/4}$ tk \tilde{A} ¶z \tilde{A} ©snek?

 $Ha~k\tilde{A} @t~keret~egyid \text{\^{A}'} ben~ker \tilde{A} \text{\^{I}'} 4l~\tilde{A} \text{\^{i}} tvitelre,~akkor~\tilde{A} \text{\^{i}} tlapol \tilde{A} \text{\^{3}} dnak,~\tilde{A} @s~\tilde{A} @rtelmezhetetlenn \tilde{A} @~v\tilde{A} \text{\^{i}} lnak$

à ☐ le a folyÜsa diszkrét idÅ'modell lényegét!

Folytonos: mindegyik állomás tetszÅ'leges idÅ'pontban megkezdheti a kész keretének sugárzását Diszkrét: az idÅ't diszkrét résekre osztjuk, sugárzás csak az idÅ'rések elején lehetséges. Egy idÅ'rés lehet üres, sikeres vagy ütközéses.

Mit jelent a vivŠ'jel érzékelési (Carrier Sensing) képesség?

Az \tilde{A}_i llom \tilde{A}_i sok meg tudj \tilde{A}_i k vizsg \tilde{A}_i lni a k \tilde{A} ¶z \tilde{A} ¶s csatorna \tilde{A}_i llapot \tilde{A}_i t k \tilde{A}^1 4ld \tilde{A} ©s el \tilde{A} 6tt, hogy foglalt-e vagy szabad. Ha foglalt, addig nem pr \tilde{A}^3 b \tilde{A}_i lj \tilde{A}_i k meg haszn \tilde{A}_i lni. Ha nem rendelkeznek ezzel a k \tilde{A} ©pess \tilde{A} 0ggel, akkor k \tilde{A}^1 4ldenek, ahogy megvan r \tilde{A}_i a lehet \tilde{A} 6s \tilde{A} 0g \tilde{A} 14k.

Hogyan mûködik az egyszerû ALOHA protokoll? Ha van küldendÅ' adat, akkor a hoszt elküldi.

Mit jelent a keretidÅ' az ALOHA protokoll esetén? keretfeldolgozási idÅ' + átviteli késés + propagációs késés (T_f)

Mennyi az Aloha protokoll esetén az áteresztÅ'képesség (átvitel) a terhelés függvényében? $S(G) = G * a jó átvitel valószÃ-nűsége, azaz 2T_f idÅ' alatt 0 keretet küldenek = <math>G * P0(2T_f) = G * e^-2G$

Mit nevezù/₄nk sebezhetÅ'ségi idÅ'nek?

Az az idŠ'tartam, amely alatt ha mà isik keret is elkà ¼ ldà © sre kerà ¼ l, akkor az aktuà i lis keret sà © rà ¼ l.

5. előadás

Hogyan m \tilde{A} »k \tilde{A} ¶dik a r \tilde{A} ©selt ALOHA protokoll?

A csatorn \tilde{A} it azonos id \tilde{A} 'r \tilde{A} ©sekre bontjuk, egy id \tilde{A} 'r \tilde{A} ©s = T_f . \tilde{A} \Box lehets \tilde{A} ©ges

csak az időrések határán

Algo: Amikor egy keret küldésre kész, akkor kiküldi a következÅ' idÅ'rés határon

Mennyi a réselt Aloha protokoll esetén az áteresztÅ'képesség a terhelés függvényében? $S(G) = G * a jó átvitel valószÃ-nűsége, azaz T_f idÅ' alatt 0 keretet küldenek = <math>G * P0(T_f) = G * e^-G$

Carrier Sense Multiple Access

Hogyan mûködik az 1-perzisztens CSMA protokoll?

Folytonos idÅ'modell

Küldés elÅ'tt belehallgat:

Ha foglalt, akkor vár, amÃ-g fel nem szabadul.

Ha szabad, küld

Ütközéskor véletlen ideig vár, majd ðjrakezdi a procedðrát

Hogyan mûködik a nem-perzisztens CSMA protokoll?

Folytonos idÅ'modell

KÃ¹/₄ldés elÅ'tt belehallgat:

Ha foglalt, akkor véletlen ideig vár, majd ðjrakezd

Ha szabad, kÃ1/4ld

Ütközéskor véletlen ideig vár, majd ðjrakezdi a procedðrát

Hogyan mûködik a p-perzisztens CSMA protokoll?

Diszkrét idÅ'modell

KÃ1/4ldés elÅ'tt belehallgat:

Ha foglalt, akkor a következÅ' idÅ'résig vár, majd ðjra

Ha szabad, akkor p valszegs \tilde{A} ©ggel k \tilde{A} ¼ld. Ha m \tilde{A} ©gse k \tilde{A} ¼ld, akkor a k \tilde{A} ¶vetkez \tilde{A} ' id \tilde{A} 'r \tilde{A} ©sben megint p-vel k \tilde{A} ¼ld. Ez addig megy, am \tilde{A} -g el nem k \tilde{A} ¼ldi, vagy m \tilde{A} ¡s nem kezd el k \tilde{A} ¼ldeni. Ekkor \tilde{A} °gy viselkedik, mintha \tilde{A} ¼tk \tilde{A} ¶z \tilde{A} ©s t \tilde{A} ¶rt \tilde{A} ©nt volna.

Ütközéskor véletlen ideig vár, majd ðjra

Hogyan mûködik a CSMA/CD protokoll? (CD -> Collision Detection: ýtközés érzékelés) Egy CSMA protokoll kiegészÃ-tése Ã-gy:

Minden állomás küldés közben is figyeli a csatornát, ha ütközést tapasztal azonnal megszakÃ-tja az adást (nem adja le a teljes keretet), véletlen ideig vár, majd ðjraküld.

Újraküldés sorÃjn a binary expontential backoff módszer alkalmazÃjsa

Nincs $sz\tilde{A}^{1/4}ks\tilde{A}\mathbb{C}g$ nyugt \tilde{A}_{i} ra, mert az \tilde{A}_{i} llom \tilde{A}_{i} sok $\tilde{A}\mathbb{C}$ szlelik az $\tilde{A}^{1/4}tk\tilde{A}\Pz\tilde{A}\mathbb{C}$ st.

Binary exponential backoff?

válasszunk [0, 2^n-1] -bÅ'l egyet, ahol n az ýtközések száma ennyi keretidÅ't várjunk az ðjraküldésig

n felsÅ' határa 10, 16 sikertelen próba után eldobjuk

Hogyan mûködik az alapvetÅ' bittérkép eljárás?

Versengési periódus N idÅ'rés, az i-edik hoszt ha kù⁄₄ldeni akar, akkor az i-edik idÅ'résben szór egy 1-est

A versengési periódus végére mindenki ismeri a küldÅ'ket, Ã-gy sorban küldenek

Hogyan mûködik a bináris visszaszámlálás protokoll?

Minden \tilde{A}_i llom \tilde{A}_i snak van azonos hossz \tilde{A}^o bitsorozat azonos \tilde{A} -t \tilde{A}^3 ja, a verseng \tilde{A} ©si id \tilde{A} 'ben elkezdik bitenk \tilde{A} ©nt k \tilde{A}^1 /4ldeni az azonos \tilde{A} -t \tilde{A}^3 t, ha vki 0-t k \tilde{A}^1 /4ld de 1-et hall vissza a vagyol \tilde{A}^3 d \tilde{A}_i s miatt, akkor lemond a k \tilde{A}^1 /4ld \tilde{A} ©si sz \tilde{A}_i nd \tilde{A} ©k \tilde{A}_i r \tilde{A}^3 l

Mok-Ward módosÃ-tása: sikeres átvitel után ciklikusan permutáljuk az állomások cÃ-mét

Mi a korlátozott versenyes protokollok célja?

Ã-tvözni a versenyhelyzetes és a versenymentes protokollok jó tulajdonságait

Kis terhelés esetén versenyhelyzetes technikát használ a kis késleltetés érdekében, nagy terhelés esetén mellett ýtközésmentes technika a csatorna jó kihasználása miatt

 $Hogyan\ m\tilde{A} »k\tilde{A} \P dik\ az\ adapt\tilde{A} - v\ fabej\tilde{A}_i r\tilde{A}_i si\ protokoll?$

0. idÅ'résben mindenki küld

Ha ýtközés, akkor mélységi bejárás, minden rés egy csomóponthoz van rendelve

Ütközés esetén megnézzük a bal és a jobb csomópontot

Ha nincs ütközés, akkor a csomópont keresése befejezÅ'dik

Mi a repeater, és mire használják?

Anal \tilde{A}^3 g eszk \tilde{A} ¶z, mely k \tilde{A} ©t k \tilde{A} į belszegmenshez csatlakozik. Feler \tilde{A} 's \tilde{A} -ti a jelet \tilde{A} ©s tov \tilde{A} į bb \tilde{A} -tja. (fizikai r \tilde{A} ©teg)

Mi az elosztó (Hub) és mire használják?

több bemenettel rendelkezik; a beérkezÅ' keretet minden vonalon továbbÃ-tja; ha két keret egyszerre érkezik, ütközni fognak; általában nem erÅ'sÃ-ti a jelet (fizikai réteg) olcsó, egyszerű de buta

Mi a bridge (hÃ-d), és mire használják?

Az adatkapcsolati r \tilde{A} ©tegben m $^{A}\pm k\tilde{A}$ ¶d A ' eszk \tilde{A} ¶z, amely LAN-ok \tilde{A} ¶sszekapcsol \tilde{A} ¡s \tilde{A} ¡t v \tilde{A} ©gzi - lekorl \tilde{A} ¡tozz \tilde{A} ¡k az \tilde{A} ½tk \tilde{A} ¶z \tilde{A} ©si tartom \tilde{A} ¡nyok m \tilde{A} ©retet

A bej \tilde{A} ¶vÅ' keretet csak a megfelelÅ' LAN-hoz tov \tilde{A} jbb \tilde{A} -tja (forgalomir \tilde{A} jny \tilde{A} -t \tilde{A} js az adatkapcsolati r \tilde{A} ©tegben).

A portok kýlön ýtközési tartományt képeznek és különbözÅ' sebességűhálózatokhoz csatlakozhatnak.

 $Pufferel\tilde{A} @st, csomagfeldolgoz\tilde{A}_{j} st \ v\tilde{A} @gez, tov\tilde{A}_{j} bb\tilde{A} - t\tilde{A}^{3} \ t\tilde{A}_{j} bl\tilde{A}_{j} zatot \ (forwarding \ table) \ tart \ karban. \\ K\tilde{A} @pest \ megtanulni \ a \ csatlakoz\tilde{A}^{3} \ eszk\tilde{A} \Pz\tilde{A} \Pk \ c\tilde{A} - m\tilde{A} @t.$

Mi a "backward learning" (CÃ-mek tanulása) lényege?

A hidak haszn \tilde{A}_i lj \tilde{A}_i k ezt a m \tilde{A}^3 dszert a keretek tov \tilde{A}_i bb \tilde{A} -t \tilde{A}_i s \tilde{A}_i hoz haszn \tilde{A}_i lt t \tilde{A}_i bl \tilde{A}_i zatuk felt \tilde{A} ¶lt \tilde{A} ©s \tilde{A} ©re.

Ha egy keret érkezik hozzÃjjuk, megnézik a forrÃjscÃ-met (feladót) és "megtanuljÃjk", hogy az melyik

porton érhetÅ' el (ahonnan a keret jött), és ezt bejegyzik a táblázatukba.

Ismertesse a feszÃ-tÅ'fa protokoll (STP) lépéseit?

- 1. az egyik bridge a gyökér
- 2. minden birdge megkeresi a legrövidebb utat hozzá
- 3. ezen utak uniója a feszfa

a fa \tilde{A} ©p \tilde{A} -t \tilde{A} ©s sor \tilde{A} in a bridgek BPDU-kat (Configuration Bridge Protocol Data Unit-okat) cser \tilde{A} ©lnek Bridge ID, Gy \tilde{A} ¶k \tilde{A} ©r ID, k \tilde{A} ¶lts \tilde{A} ©g a gy \tilde{A} ¶k \tilde{A} ©rhez

A fogad \tilde{A} įsa ut \tilde{A} įn a bridge v \tilde{A} įlaszt egy \tilde{A} °j gy \tilde{A} ¶keret, megjegyzi a fel \tilde{A} © vezet \tilde{A} ' portot \tilde{A} ©s a k \tilde{A} ¶vetkez \tilde{A} ' bridge-t fel \tilde{A} ©

Mi a forgalomirányÃ-tó algoritmusok definiciója?

A h \tilde{A}_i l \tilde{A}^3 zati r \tilde{A} ©teg szoftver \tilde{A} ©nek azon r \tilde{A} ©sze, amely eld \tilde{A} ¶nti, h a bej \tilde{A} ¶v \tilde{A} ' csomag melyik kimeneti vonalon ker \tilde{A}^1 ½lj \tilde{A} ¶n tov \tilde{A}_i bb \tilde{A} -t \tilde{A}_i sra.

 $(t\tilde{A}_{j}bl\tilde{A}_{j}zatok\ felt\tilde{A}\Plt\tilde{A}@se,\ karbantart\tilde{A}_{j}sa + ir\tilde{A}_{j}ny\tilde{A}-t\tilde{A}_{j}s)$

Mi a statikus (nem adapt \tilde{A} -v) forgalomir \tilde{A} iny \tilde{A} -t \tilde{A} 3 algoritmusok f \tilde{A} 6 jellemz \tilde{A} 6 jellemz \tilde{A} 6 jellemz \tilde{A} 6 jellemz \tilde{A} 7 jellemz \tilde{A} 6 offline meghat \tilde{A} 6 irozza el \tilde{A} 6 re a d \tilde{A} 9 nt \tilde{A} 0 seket, a router indul \tilde{A} 5 jellemz \tilde{A} 6 rome befoly \tilde{A} 6 jellemz \tilde{A} 6 a forgalom v \tilde{A} 6 jellemz \tilde{A} 7 jellemz \tilde{A} 8 a forgalom v \tilde{A} 6 jellemz \tilde{A} 7 jellemz \tilde{A} 8 a forgalom v \tilde{A} 6 jellemz \tilde{A} 7 jellemz \tilde{A} 8 a forgalom v \tilde{A} 8 jellemz \tilde{A} 8 a forgalom v \tilde{A} 9 jellemz \tilde{A} 9 jel

Mi az adaptÃ-v forgalomirányÃ-tó algoritmusok fÅ' jellemzÅ'je? A topológia és a forgalom is befolyásolhatja a döntést

Mit mond ki az optimalitási elv (forgalomirányÃ-tás esetén)?

Ha J az I->K optimális ðtvonalon van, akkor J->K optimális ðtvonal is ugyanerre esik.

 $K\tilde{A}\P$ vetkezm \tilde{A} ©ny: az $\tilde{A}\P$ sszes forr \tilde{A} ¡sb \tilde{A} ³l egy c \tilde{A} ©lba tart \tilde{A} ³ optim \tilde{A} ¡lis utak egy nyel \tilde{A} 'f \tilde{A} ¡t alkotnak, aminek a gy $\tilde{A}\P$ kere a c \tilde{A} ©l.

Mi a távolságvektor (distance vector) alapú forgalomirányÃ-tás lényege?

A routerek karbantartanak egy $t\tilde{A}_ibl\tilde{A}_izatot$, amiben minden $c\tilde{A}$ ©lhoz szerepel a legr \tilde{A} ¶videbb ismert $t\tilde{A}_ivols\tilde{A}_ig$, \tilde{A} ©s annak a vonalnak az azonos \tilde{A} - $t\tilde{A}^3$ ja, amelyiken a $c\tilde{A}$ ©lhoz el lehet jutni. Ezt a $t\tilde{A}_ibl\tilde{A}_it$ a szomsz \tilde{A} ©dokt \tilde{A}^3 l kapott inf \tilde{A}^3 k alapj \tilde{A}_i n friss \tilde{A} -tik (a routerek periodikusan elk \tilde{A}^1 /4ldik a szomsz \tilde{A} ©daiknak a $t\tilde{A}_ivols\tilde{A}_i$ gvektorukat). amikor nem v \tilde{A}_i ltozik semmi m \tilde{A}_i r, az alg \tilde{A}^3 nak v \tilde{A} ©ge. Elosztott Bellman-Ford

MagyarÃ;zza el a végtelenig szÃ;molÃ;s problémÃ;jÃ;t!

Ha egy állomás (A) meghibásodik a közvetlen szomszédja (B) észleli, hogy a költség végtelen lett, mert nem érkezik A-tól csomag. B-nek egy szomszédja (C), amelyik korábban B-n keresztül érte el A-t, elküldi A elérési költségét. B azt fogja hinni, hogy C-n keresztül A elérhetÅ', és a C-tÅ'l kapott költséget megnöveli B-C költséggel, majd ezt küldi vissza C-nek.

 $Ezut\tilde{A}_{i}n \ mindketten \ folyamatosan \ azt \ fogj\tilde{A}_{i}k \ hinni, \ hogy \ a \ m\tilde{A}_{i}sikon \ kereszt\tilde{A}' \!\!\!/4 l \ A \ el\tilde{A} \mathbb{C}rhet \!\!\!\!A', \ \tilde{A} \mathbb{C}s \ minden \ l\tilde{A} \mathbb{C}p\tilde{A} \mathbb{C}sben \ B-C \ k\tilde{A} \Plts\tilde{A} \mathbb{C}ggel \ n\tilde{A} \Pvelik \ A \ el\tilde{A} \mathbb{C}r\tilde{A} \mathbb{C}si \ k\tilde{A} \Plts\tilde{A} \mathbb{C}g\tilde{A} \mathbb{C}t \ a \ t\tilde{A}_{i}bl\tilde{A}_{i}zatukban.$

 $\label{eq:mikapp} \mbox{Mik a link-state (kapcsolat\Tilde{A}_{i}|llapot) alap\Tilde{A}^{o}\ forgalomir\Tilde{A}_{i}|ny\Tilde{A}-t\Tilde{A}_{i}|s\ megval\Tilde{A}^{o}\Tilde{$

- 1. szomszédok cÃ-mének felkutatása: HELLO csomag szórása, a szomszédok válaszolnak a saját cÃ-mù¼kkel
- 2. $k\tilde{A}$ ©sleltet \tilde{A} ©s meghat \tilde{A} ¡roz \tilde{A} ¡sa: ECHO csomag $k\tilde{A}$ ½ld \tilde{A} ©se, a m \tilde{A} ¡sik oldalnak azonnal vissza kell $k\tilde{A}$ ½ldenie $k\tilde{A}$ ¶rbe \tilde{A} ©r \tilde{A} ©si id \tilde{A} ' fele kb a $k\tilde{A}$ ©sleltet \tilde{A} ©s
- 3. inf \tilde{A}^3 csomag \tilde{A}^{\parallel} ssze \tilde{A}_i ll \tilde{A} -t \tilde{A}_i sa: felad \tilde{A}^3 azon., sorsz \tilde{A}_i m, kor \tilde{A}^{\odot} crt \tilde{A}^{\odot} k \tilde{A}^{\odot} s a szomsz \tilde{A}^{\odot} dok list \tilde{A}_i ja a k \tilde{A}^{\odot} sleltet \tilde{A}^{\odot} sekkel.
- 4. szétküldés elárasztással. a routerek megjegyeznek minden (sorszám,forrás) párt, és csak akkor küldik tovább, ha ðj
- 5. Dijkstra algo lefuttat \tilde{A}_i sa ha minden inf \tilde{A}^a meg \tilde{A} @rkezett

Hasonl \tilde{A} -tsa \tilde{A} ¶ssze a t \tilde{A} ¡vols \tilde{A} ¡gvektor alap \tilde{A} ° \tilde{A} ©s a link-state (kapcsolat \tilde{A} ¡llapot) alap \tilde{A} ° forgalomir \tilde{A} ¡ny \tilde{A} -t \tilde{A} ¡st.

Az első esetében a routerek minden más routerre vonatkozó általuk ismert költséget elküldenek, de csak a közvetlen szomszédaiknak, a második esetében csak a szomszédokra vonatkozó ismert költségeket küldik el mindenkinek.

Mi a hierarchikus forgalomirányÃ-tás lényege? nagy hálózatnál a forgalomirányÃ-tó táblák arányosan nÅ'nek ezért alkalmazzunk hierarchikus forgalomirányÃ-tást:

a routereket tartom \tilde{A}_i nyokra osztjuk. minden router ismeri a saj \tilde{A}_i tj \tilde{A}_i t, de a t \tilde{A} ¶bbi bels \tilde{A} ' szerkezet \tilde{A} ©r \tilde{A} 'l nem tud

többszintű hierarchia is lehetséges

N routerből \tilde{A}_i ll \tilde{A}^3 alh \tilde{A}_i l \tilde{A}^3 zathoz optim \tilde{A}_i lisan lnN szint kell, amely routerenk \tilde{A} ©nt e*lnN bejegyz \tilde{A} ©st ig \tilde{A} ©nyel

Mit nevezýnk adatszórásnak vagy broadcasting-nak? egy csomag mindenhová történÅ' egyidejű elkÃ⅓ldése

Sorolja fel az adatszórás megvalósÃ-tási lehetÅ'ségeit.

- kýlön csomag küldése minden egyes cÃ-mzettnek sávszélt pazarol, lista kell
- elárasztás kétpontos kommunikációhoz nem megfelelÅ'
- $t\tilde{A}\Pbbc\tilde{A}@l\tilde{A}^o$ forgalomir \tilde{A} iny \tilde{A} - $t\tilde{A}$ is (multidestination routing) csomagban van egy lista a rendeltet \tilde{A} @si helyekr \tilde{A} 'l, a router a kimen \tilde{A} ' vonalakhoz k \tilde{A} @sz \tilde{A} -t egy m \tilde{A} isolatot, a m \tilde{A} isolatokba csak a megfelel \tilde{A} ' c \tilde{A} @lc \tilde{A} -m list \tilde{A} it \tilde{A} -rja be
- forrás routerhez tartozó nyelÅ'fa használata: ha minden router ismeri, hogy mely vonalai tartoznak a feszfához, akkor csak azokon továbbÃ-tja az adatszóró csomagot (kivéve amelyen érkezett)
- visszair \tilde{A}_i ny \tilde{A}^o tov \tilde{A}_i bb \tilde{A} -t \tilde{A}_i s (reverse path forwarding): a router ellen \tilde{A} 'rzi, hogy azon a vonalon kapta-e meg a csomagot, amelyen rendszerint \tilde{A} ' szokott az adatsz \tilde{A}^3 r \tilde{A}_i s forr \tilde{A}_i s \tilde{A}_i hoz k $\tilde{A}^{1/4}$ ldeni. ha igen, akkor valszeg a csomag a legjobb utat k \tilde{A} ¶vette id \tilde{A}_i ig a forr \tilde{A}_i st \tilde{A}^3 l, \tilde{A} -gy ez az els \tilde{A} ' csomag, ami megj \tilde{A} ¶tt, sz \tilde{A}^3 val kim \tilde{A}_i solja minden vonalra.

Mit nevezünk többesküldésnek vagy multicasting-nak? egy csomag meghatározott csoporthoz történÅ' egyidejű elküldése csoportkezelés is kell hozzá: létrehozása, megszüntetés, csatlakozás, leválasztás a router a bejövÅ' csomagot csak a feszfa azon élein küldi tovább, amelyek csoporton beüli hoszthoz vezetnek

Mire szolgál a DF bit az IPv4 fejlécében?

Ne darabold , dont fragment flag a routernek: a beérkezÅ' datagramot ne darabolja fel

Mire szolgál a MF bit az IPv4 fejlécében?

More fragment, jelzi, hogy m \tilde{A} ©g az aktu \tilde{A}_i lis datagramhoz ez nem az utols \tilde{A}^3 darab, azaz van m \tilde{A} ©g t \tilde{A} ¶bb is. (sorsz \tilde{A}_i m)

Mire szolgál az azonosÃ-tó (azonosÃ-tás) az IPv4 fejlécében?

Datagram azonosÃ-tÃįsÃįra szolgÃįl, egy datagram összes darabja ugyanazt az azonosÃ-tót hordozza

Mire szolgál a darabeltolás (fragment offset) az IPv4 fejlécében?

A darab hely \tilde{A} \mathbb{C} t mutatja meg a datagramon bel \tilde{A}^{1} /4l

Mire szolgál az élettartam (TTL) mezÅ' az IPv4 fejlécében?

Time To Live, minden ugrásnál eggyel csökkenti a router az értékét, ha eléri a nullát, a csomagot eldobja

Mi az IPv4 cÃ-m és hogyan ábrázoljuk?

Minden hoszt \tilde{A} ©s router az interneten rendelkezik egy IP c \tilde{A} -mmel, amely a h \tilde{A}_i l \tilde{A} 3zat sz \tilde{A}_i m \tilde{A}_i t \tilde{A} 0s a hoszt sz \tilde{A}_i m \tilde{A}_i t k \tilde{A} 3dolja. ez a c \tilde{A} -m glob \tilde{A}_i lisan egyedi 4 b \tilde{A}_i jton \tilde{A}_i br \tilde{A}_i zoljuk, le \tilde{A} -rni b \tilde{A}_i jtonk \tilde{A} 0nt decim \tilde{A}_i lisan \tilde{A}_i br \tilde{A}_i zolva, a b \tilde{A}_i jtokat pontokkal elv \tilde{A}_i lasztva szoktuk

Milyen IP cÃ-m osztályokat ismer? Jelemezze ezeket!

A: 0, hálózat(1), hoszt(3) B: 10, hálózat(2), hoszt(2) C: 110, hálózat(3), hoszt(1) D: 1110, multicast address

E: 1111, jövÅ'beni felhasználásra

Milyen speciális IPv4 cÃ-mek léteznek?

csupa 0: az aktuális hoszt

0...0, hoszt: aktuális hálózaton lévÅ' hoszt

csupa 1: broadcast a helyi hálózaton

 $h\tilde{A}_{\dot{i}}l\tilde{A}^3zat,\,1...1:$ broadcast $t\tilde{A}_{\dot{i}}voli\,h\tilde{A}_{\dot{i}}l\tilde{A}^3zaton$

0111111, bármi: visszacsatolás (127....)

 $Mi~az~alh\tilde{A}_{\hat{i}}l\tilde{A}^3zati~maszk~\tilde{A}\mathbb{C}s~mire~szolg\tilde{A}_{\hat{i}}l?$

....

7.előadás:

Mi az a NAT doboz és mire szolgál?

Mi az az MTU és mire szolgá1?

Hogyan mûködik az MTU felderÃ-tés?

Hogyan ÉS hol történik az fragmentált/darabolt IP csomagok helyreállÃ-tása?

Mi az IPv6 cÃ-m és hogyan ábrázoljuk?

Mi a localhost IPv6 esetén?

Soroljon fel k \tilde{A} ©t olyan lehet \tilde{A} 's \tilde{A} ©get (az EA-on l \tilde{A} ¡tott 4-b \tilde{A} 'l), melyet az IPv6 t \tilde{A} ¡mogat, de az IPv4 eset \tilde{A} ©n nem tal \tilde{A} ¡lkoztunk vele?

Mi gà įtolja az IPv6-ra valà ¾ à įtà į llà įst?

Hogyan oldható meg az IPv6 csomagok átvitele IPv4 hálózat felett?

Mire szolgál az ICMP protokoll?

Mi lehet a hatása egy ICMP forráslefojtás csomagnak?

Mire szolgál az ARP és hogyan mûködik?

Mire szolgál a RARP és hogyan mûködik?

Mi az a DHCP és hogyan mûködik?

Milyen lehetÅ'ségeket támogat a DHCP?

Mi DHCP esetén a cÃ-m bérlés?

Mi az AS (Autonóm rendszer)?

Miért van szükségünk AS-ekre?

Mi azonosÃ-t egy AS-t?

Milyen routing megoldÃjst/protokollt alakalmaz a BGP?

Hogyan mûködik az ðtvonalvektor protokoll?

Mit értünk az alatt, hogy minden AS saját ðtválasztási politikát alkalmazhat?

Sorolja fel az IGP, iBGP és eBGP szerepét?

Mikor mondjuk két AS-rÅ'l, hogy azok össze vannak kötve?

 $Adjon\ meg\ 3\ p\tilde{A} @ld\tilde{A}_{j}t\ forgalomir\tilde{A}_{j}ny\tilde{A}-t\tilde{A}_{j}si\ korl\tilde{A}_{j}toz\tilde{A}_{j}sra\ AS-ek\ k\tilde{A}\Pz\tilde{A}\Ptti\ routing\ eset\tilde{A}@n.$

Mit nevez a BGP csonka hálózatnak?

 $Mit \ nevez \ a \ BGP \ t\tilde{A}\Pbbsz\tilde{A}\Pr\tilde{A}\Psen \ bek\tilde{A}\Pt\tilde{A}\Ptt \ h\tilde{A}_il\tilde{A}^3zatnak? Mit \ nevez \ a \ BGP \ tranzit \ h\tilde{A}_il\tilde{A}^3zatnak?$

Mire szolgál és hogyan mûködik a VPN (virtuális magánhálózat)?

8.előadás:

Mire szolgál a TCP protokoll? Mik a fÅ'bb jellemzÅ'i?

Mire szolgál az UDP protokoll? Mik a fÅ'bb jellemzÅ'i?

Hogyan történik egy TCP kapcsolat felépÃ-tése? Mik a lépései?

Hogyan történik egy TCP kapcsolat lezárása?

Mit mondhatunk a TCP átvitelérÅ'l az ablak és az RTT fù/4ggvényében?

Mit jelent az RTO, és hol használják?

Hogyan történik az RTT becslés az eredeti TCP esetén?

Mit mondhatunk TCP esetén a hibadetektálásról?

Mi a fogadó által felajánlott ablakméret (wnd)?

Mit jelent, ha a fogadó wnd=0-át kù/₄ld?

Mit nevezünk folyamvezérlésnek?

Mit nevezünk torlódásnak TCP esetén?

Mi a TCP Nagle algoritmus mûködési alapelve?

Mi a TCP Karn algoritmusa? A kapcsolódó problémát is ismertesse!

Vázolja a TCP Incast problémát!

9.elŠ'adás: (TCP folyt.)

Mi az a torlódási ablak? Mire szolgál?

Mi az a "slow start" TCP esetén?

Mi az AIMD TCP Tahoe esetén?

Mi a gyors ðjrakù/₄ldéss TCP RENO esetén?

Mit jelenthet az ha három nyugta-duplikátum érkezik egymás után?

Mi a gyors visszaállÃ-tás TCP Reno esetén?

Mivel több a TCP NewReno? Mi a problémája az alkalmazott megoldásnak?

Mi a probléma nagy késleltetés-sávszélesség szorzatð hálózatok esetén?

Mely TCP variánsok használatosak napjainkban?

Hogyan mûködik a Compound TCP?

Hogyan mûködik a CUBIC TCP?

Mik a TCP problémái kis folyamok esetén?

 $\label{eq:mika} \mbox{Mik a TCP probl\tilde{A}@m\tilde{A}_{i}$ i vezet\tilde{A}@kn\tilde{A}@lk\tilde{A}_{i}$ li h\tilde{A}_{i}l\tilde{A}$^3zatok eset$\tilde{A}$@n$?}$

Mi a DoS támadás? Miért probléma ez TCP esetén?

10.előadás:

Mit nevezünk munkamenetnek az ISO/OSI referencia modellben?

Mit tud a DNS tartománynevek (körzetnevek) rendszerérÅ'l?

Mik azok a TLD-k? Adjon meg 4 példát.

Mik azok a DNS erŠ'forrás rekordok? Mit tárolnak (1-2 példa)?

Mit tud a (DNS) zónákról?

A névfeloldásnál mit neveznek iteratÃ-v lekérdezésnek? Mik a jellemzÅ'i?

 $A\ n\tilde{A} @vfelold\tilde{A}_{i}sn\tilde{A}_{i}l\ mit\ neveznek\ rekurz\tilde{A}-v\ lek\tilde{A} @rdez\tilde{A} @snek?\ Mik\ a\ jellemz\text{$A'i?$}$

à ☐ le a lohaÃi, © szerverek legfÅ 'bb jellemzÅ'it!

Mit jelent DNS esetén a cache? Mire jó? Ismertesse egy HTML oldal lekérésének 5 lépését!

Mit nevezünk statikus weboldalnak?

Mit nevezünk dinamikus weboldalnak?

Mi az a PLT? Mit mérünk vele?

Mik azok a pà įrhuzamos és perzisztens kapcsolatok?

Hogyan mûködik a cache "HTTP esetén"?

Mire jó egy HTTP proxy? Hogyan mûködik?

Mi a CDN? Milyen problémát old meg? Hogyan valsÃ-tja ezt meg?

Mik a p2p hálózatok legfontosabb jellemzÅ'i? Mi a szerepe egy peer-nek egy p2p hálózatban? Mik egy torrent letöltésének lépései (4 lépés)? Mit nevezù¼nk choke peer-nek? Mi az a seed peer?