

↳ Naix ARPANET → interconnexió ordinadors xarxes telefòniques

↳ Es dissenya una pila de protocols → model TCP/IP reb el nom dels protocols més importants

↳ Primer es dissenya la pila i després es descriu el model al contrari de OSI.

↳ El model de capes estableix que la capa n ofereix serveis a la capa $n+1$, i sols veu els serveis de la capa $n-1$. La capa n sols es comunica amb la capa n de l'altre sistema remot

↳ La pila de protocols de TCP/IP està formada per 4 capes.

(1) Capa host-red → equival a la capa física i enllaç

↳ Ha de ser capaç de connectar el host a la xarxa per algun protocol que permeti enviar IP

↳ En dir una nova tecnologia → com enviar IP

(2) Capa de Internet

↳ Encamina els paquets de la forma més convenient.

↳ Disseny ⇒ Donc servei de commutació de paquets no orientat a connexió → poden arribar desordenats, i tampoc està garantida la entrega (congestió)

↳ Es defineix un format de paquet i protocol anomenat IP, de forma que aquest nivell el conformen IP, més protocols auxiliars ICMP, ARP, RARP que excepte ARP i RARP els demés fan ús dels datagrames IP.

El datagrama IP té 2 parts la capçalera i el text, i actualment ~~està~~ Internet fa ús en un 99% de la versió 4.

La versió 6 es la substituta de la versió 4 i en la UV ja hi ha certs serveis que estan disponibles per a IPv6.

La capçalera podem destacar els següents camps:

↳ Versió → indica versió v4 o v6

↳ Serveis diferencials → s'empren per a implementar QoS

↳ Longitud → longitud del datagrama sencer capçalera + text
max 64 kb → fragmentar {
rate → no IPv6
origen → en IPv6

↳ TTL → Temps de vida → contador regressiu → datagrama flotant.

↳ Protocol → Protocols de control ICMP → destí inaccessible

↳ Protocols de resolució d'adreces → BOOTP
Dhcp

↳ Protocols de Routing

↳ Adreces d'origen i destí

↳ 4 bytes IPv4 red / host per mascara

↳ 16 bytes IPv6 ~~no hi ha~~ 4 bytes xarxa
8 bytes host

③ Capa de transport

↳ Ofereix un servei de transport que pot ser orientat a connexió o no orientat a connexió.

ex: no orientat UDP

↳ No fa control de errors (opcional) ni de flux

↳ Missatges UDP

↳ No fa control de flux o congestió

↳ No retransmet els paquets

↳ Per a multiplexar en ports (65535 ports)

↳ IP + port \rightarrow socket.

↳ Ex UDP \rightarrow NFS \rightarrow control d'errors en capa superior.

Ex. Orientat a conexió TCP i SCTP (empirat en sip)

TCP

↳ orientat Fiable \rightarrow paquets (segments) amb un ordenat i sense errors

↳ Multiplexar \rightarrow ports. IP + port socket igual que UDP

↳ ben coneguts (0-1023) -

↳ registrats

↳ dinàmics \rightarrow adreces tenen rebut dins de la connexió establerta

↳ Control d'errors (retransmetre)

↳ Control de fluxe \rightarrow ~~Team~~ Mida de la finestra. Si = 0 \Rightarrow bloqueja emissor

↳ Control de congestió

↳ Si hi ha congestió \rightarrow baixa el ritme \rightarrow suposa xarxa molt fiable i que no hi perdus.

↳ Mecanisme: slow-start (inici lent) \Rightarrow augmenta la taxa de forma exponencial fins que perd un segment. \rightarrow umbra de perill \Rightarrow augmenta linealment

↳ Mecanismes més actuals \rightarrow fast-recovery.

↳ Gestiona intercanvi de dades amb aplicacions

↳ Estableix i tenciona connexions. (salutació a 3 vies)

↳ Simètrica \rightarrow o asimètrica

(2) Capa d'aplicació

↳ protocols d'alt nivell \rightarrow donen serveis a usuaris

↳ FTP, http (hi ha un que ven sobre UDP o TCP)

Xarxes, subxarxes i xarxes virtuals 177.00.1

↳ Adreça IP → part host i part xarxa

↳ ~~Per~~ Classificació principal A B C D ↳ multicast, E ↳ reserva

També
IP privades. →

↳ estableix que es host i que red ↳ xarxa UV (147.156. ...)

↳ En IP v4 → distingir part host / red → mascare. i Dv6

↳ la mascare 32 bits, no apareix en els paquets IP. cal

↳ Es permet fer subnetting, o dividir una xarxa en xarxes més petites, de dimensions potències de 2

↳ Sistema sense classes (classless) → no afecta a D i E

↳ No fer subxarxes → camp host a zeros → subred

↳ camp host a uns → broadcast.

↳ Subnet zero → conflicte subred i red en broadcast i adreça subred.

↳ La xarxa més petita = 30 bits → punt a punt

↳ 4 adreces → 2 bits

↳ routes host → sols per a especificar una ruta a un host. (32 bits)

↳ Per contra subxarxes → superxarxes → reduir la taula de routes dels routers. → CIDR.

↳ També s'assignen adreces amb criteris geogràfics
↳ abans sols cronològic

↳ D'acosta forma → host vol enviar un paquet:

↳ Obté la part de xarxa de la IP destí: producte binari

↳ Compara la xarxa amb la seva pròpia directament

↳ Coincideixen → ho envia ~~per~~ ~~en~~ ~~la~~ ~~seua~~

↳ no coincideixen → ho envia per la ruta.

Redes Virtuales (Alirar VTP)

↳ Desde punt de vista ~~de~~ de xarxes locals VLAN

↳ Des del punt de vista de connectar-se a la xarxa interna VPN

VLANs ⇒ Virtual LAN

↳ Equival a partir el commutador en van's menuts a tal de augmentar el rendiment (disminuim broadcast) i la seguretat i millorar la gestió.

↳ Varies VLANs → cadascuna construeix el seu Spanning Tree de forma independent.

↳ Habitualment la interconexió entre VLANs ^{de diferents} es fa mitjançant un router, ~~però si volem~~ ~~altre opció es unir.~~

↳ ~~Si connectem~~ interconnectem 2 commutadors per un port, sols estarem unint les VLAN's a les que pertanyen aixos ports, de forma que si volem unir varies caldrà ocupar vari's ports.

↳ Una forma d'evitar aqò és ocupar enllaços Trunk o troncal, per a tal cosa s'etiqueten les trames segons el standard 802.1Q, el que fa que la trama augmente 4 bytes de tamany. i sempre els 1500 bytes.

↳ El protocol VTP (VLAN Trunking Protocol) és el que s'empren en aquestes casos. ^{→ CISCO}

Dins de les VLANs podem distingir estats i tipus:

i d'èstils:

↳ Les VLAN estàtiques defineixen a quina VLAN pertany

cade client en base a parametres fixos com per exemple el port del commutador.

Totes VLAN dinàmiques son els ports dels commutadors qui detecten automàticament a quina VLAN pertany el lloc de treball connectat, en base a característiques del equip connectat, com per exemple la MAC address.

Això ens permetria moure l'equip de a un altre commutador sense cap problema, com pot ser el cas d'un portàtil.

↳ L'altre cas de les xarxes virtuals, són les VPN, que ens permeten connectar-nos a la nostra organització des de fora d'aquesta sense empregar enllaços dedicats.

↳ Es crea un túnel que simula un enllaç punt a punt.

VPN's

- ↳ L'albe tipus de xarxes virtuals → VPN
- ↳ Permet la extensió de la xarxa local sobre una xarxa pública, o no controlada.

↳ ~~Hora de proveir~~

↳ Per a que siguin segurs hem de proveir mecanismes per a garantir la integritat, autenticació, i confidencialitat

↳ Autenticació ⇒ qui es connecta, i quin accés disposa

↳ Integritat → les dades emeses no estan alterades.

↳ Confidencialitat > Dades xifrades → ~~no~~ interceptades

↳ Basicament ∃ 3 arquitectures de connexió VPN

↳ VPN Acces remot ⇒ Permet accés remot a usuaris de l'empresa desde una xarxa pública com per exemple Internet. És un reemplaçament dels ~~les línies telefòniques~~ moderns i permet tindre un accés molt similar al que tenim en la xarxa de l'empresa: ie: consultar un catàleg que sols es pot veure si estàs dins de la xarxa local. ex: VPN de la UV.

↳ VPN Connexió de rutes a través d'Internet

↳ Per a connectar departaments remots a una seu central. Permet enprar Internet, ^{ie adse,} en compte d'una línia dedicada entre el departament remot i la seu central.

↳ És podem enprar certs models de routers que ja incorporen les característiques necessàries per a tals connexions.

↳ VPN Internet.

↳ Sempre la mateixa LAN de la empresa, i pot servir per a millorar la seguretat de les xarxes WiFi.
En el cas de la xarxa VPN s'anomena WEP.

↳ Establir VPN \Rightarrow Crear un canal virtual, anomenat túnel que ens permeta ~~ser~~ oblidarnos de la topologia internet de la red.

↳ En el túnel \Rightarrow paquets s'encapsulen sobre els capçalera del protocol del túnel, i en el destí son desencapsulats.

↳ El paquet encapsulat pot ser xifrat d'acord mutu sempre i quan ho soporte el protocol, i a aquest mode s'anomena mode túnel. ~~de~~

↳ El mode transport sols dona xifrat a les dades de nivell superior (i.e. es pot veure origen i destí)

Modo túnel \Rightarrow es xifra tot \Rightarrow capçaleres i dades

Modo transport \Rightarrow es xifra ca carrega útil

↳ Aquests túnels no tenen per que copiar xifrat, però lo convenient és emprar xifrat ja que accedim a través de xarxes d'access públic.

↳ Els túnels ~~per~~ podent fer encapsulant dades a diferents nivells.

Nivell 2 \rightarrow PPTP (MS) no molt segur

L2F \rightarrow Cisco \rightarrow sense xifratge

L2TP \rightarrow IETF \rightarrow ~~sta de contri~~

no te xifratge ni autenticació

L2TP (cont) \Rightarrow Combinar amb IPsec.
Layer 2 tunnel protocol.

Nivell 3 \rightarrow IPsec - Estandard IPv6 adaptat a IPv4
 \hookrightarrow Control d'accés, integritat i confidencialitat
 \hookrightarrow Sols encapsula IP.
 \hookrightarrow Mode tunel o transport

\hookrightarrow Nivell 7 \rightarrow Cap a aplicacions

\hookrightarrow Tunels a nivell aplicació, VPN SSL, emprant un browser https.

\hookrightarrow No cal configuració per part del client

\hookrightarrow No hi ha estandard definit i no se

cauen implementacions, com per exemple OpenVPN
 \hookrightarrow GPL.

~~2,~~

~~La UV sempre~~

Com a exemple, els edificis remots que es connecten a la intranet xarxa de la UV ~~no fa~~ mitjançant internet, com per exemple les connexions ADSL de la clínica podològica, no fan emprant tunels. ~~at~~