Réseau

Bande passante : Quantité d'informations pouvant être transmis dans un intevalle de temps (Généralement Bits par seconde)

Débit : la mesure du transfert des bits par seconde sur un support donné.

Le Cisco IOS:

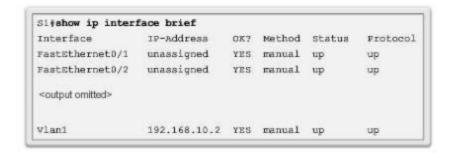
Tous les equipements réseau ont des systémes d'exploitation CISCO a ce qu'on appelle IOS pour ses equipements (Internetwork Operating System) L'IOS est stocké dans la mémoire Flash

L'accées au périphériques CISCO se fait par :

Console (nécessite un cable de console spécial) - Hors réseau Telnet / SSH (Secure Shell) - Connextion à distance port AUX - Hors réseau

Les modes de fonctionnements :

- Mode Utilisateur : Ping / Show / Enable ...
- Mode priviligié : Mode d'utilisateur + Debug commands / Reload / Configure
 - o Commande enable/disable pour passer/quitter mode priviligié
 - Quelques commandes :
 - Show mac-address-table
 - Show arp
 - Show vlan
 - Show interfaces
 - Show version
 - Show running-config/startup-config
 - o Configuration de nom de hote :
 - Configure terminal
 - Hostname <nomHote>
 - o Activer un mot de passe pour passer à mode priviligié :
 - Enable password
 - o Configuration d'une interface :
 - Configure terminal
 - Interface < nomInterface >
 - Ip address <addreselP> <masqueSousReseau>
 - No shutdown



0

Mode Configuration globale :

Modele TCP/lp:

Application -> Transport -> internet -> acces réseau

Modéle OSI:

Application->Présentation -> Sessions (http/DHCP/DNS/Telnet/FTP)

Transport->TCP/UDP

Réseau -> IP

Liaision de données->Physique

Adresse Logique : IP Adresse Physique : MAC

Adressage IP Dynamique : DHCP : Dynamic Host Configuration Protocol

La Couche appliation :

Les protocoles :

DNS (Domain Name Service): Traduire une adresse web en IP

Telnet: Emulation de terminal

DHCP (Dynamic Host Control Protocol) : Attribuer les Adresses IP, masque de sous réseau et passerelle par défaut à une hote :

Client envoie DHCP Discover

Serveur DHCP répond par DHCP Offer

Client envoie DHCP Request

Serveur Envoie DHCP Ack

FTP: File Transfer Protocol

HTTP: HyperText Transfer Protocol (Navigation Web)

SMTP: Simple Mail Transfer Protocol (Envoi des Emails)

IMAP: Internet Message Access Protocol

POP: Post Office Protocol (Réception des Emails)

Roles de chaque couche :

Présentation:

Codage et conversion des données de la couche application

Compression

Chiffrement et déchiffrement

Session:

Creer et gérer les communications entre source et destination

Les deux modéles d'application :

PeerToPeer:

Chaque hote joue à la fois le role de client et serveur en fonction de chaque requete Les deux péripheriques sont égaux.

Exemple: Torrenting/ Bittorrent

Client/Serveur:

Les ressources sont stockés sur le serveur :

Le client envoie une requete pour recevoir ses données (Descendant)

Exemple: Navigation Web:

Le navigateur commence par interpréter les trois parties de l'adresse URL :

- 1. http (protocole ou schéma)
- 2. www.cisco.com (nom du serveur)
- 3. index.html (nom du fichier demandé)

Le navigateur fait appel à un serveur de noms pour convertir www.cisco.com en adresse numérique

Selon les règles du protocole HTTP, envoie une requête GET au serveur et demande le fichier index.html

Le serveur envoie le code HTML de cette page Web

Le navigateur déchiffre le code HTML et met la page en forme

REMARQUE : La transmission des données vers la bonne application en cas d'execution instantanné se fait par le numéro de port.

La Couche Transport :

Role:

Etablissement de la session de communication temporaire

liaison entre la couche application et les couches inférieures.

Responsabilités :

Suivi des conversations

Segmentation : Diviser les données en petits ségements pour faciliter leur transmission

- Un entete est ajouté à chaque segment pour faciliter leur identification

Identification des application : Selon les numéros de port

Fiabilité:

Deux protocoles de la couches Transport selon les besoins de l'application :

TCP: Transmission Control Protocol (HTTP - telnet - ftp - SMTP)

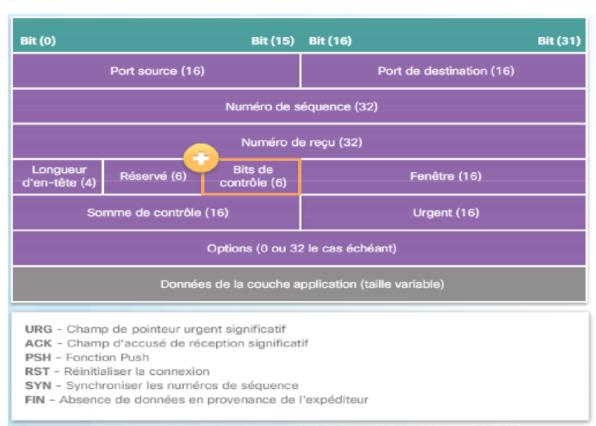
- Assure un acheminement fiable.
- Utilise les accusés de réception et d'autres mécanismes pour garantir la transmission
- Sollicite davantage le réseau

UDP: User Datagram Protocol => Acheminement au mieux (DNS - Voip - DHCP- IPTV)

- Fournit juste les fonctionnalités de base pour la transmission sans aucune garantie
- Moins de surcharge sur le réseau.

Les entetes :

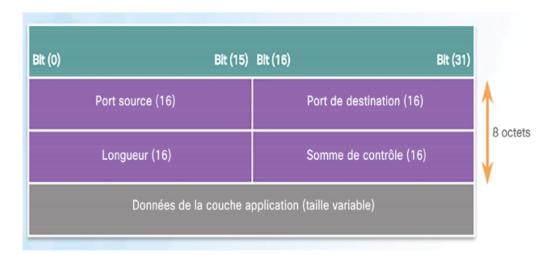
Entête TCP



Entête UDP

Le protocole UDP est un protocole sans état : aucun suivi

Fiabilité prise en charge par l'application



La séparation des communication multiples se fait grace aux numéros de port : :

Port Source : Port de l'application d'origine généré par l'expéditeur

Port Destination : Indique à la destination quel service est demandé; Exemple : les services web du port 80 sont demandés

Les ports reconnus :

- FTP 20(Données)/21(Controle) TCP
- SSH 22 TCP
- SMTP 25 TCP
- DNS 53 UDP/TCP
- DHCP 67(Serveur)/68(Client) UDP
- HTTP 80 TCP
- POP 110 TCP
- HTTPS 443 TCP

Communication TCP:

3 étapes:

- 1. Verification que la destination est bien présente sur le réseau
- 2. S'assurer que le périphérique de destination a un service actif et qu'il accepte les requêtes sur le numéro de port de destination que le client qui démarre la session a l'intention d'utiliser

3. Informer le périphérique de destination que le client source souhaite établir une session de communication sur ce numéro de port.

Etablissement d'une session TCP:

- 1. Le client envoie un SYN
- 2. Le serveur répond par SYN et ACK
- 3. Le Client répond par ACK

Fermeture d'une session TCP :

- 1. Le Client envoie FIN.
- 2. Le serveur répond par un ACK
- 3. Le serveur envoie un FIN
- 4. Le client répond par un ACK

REGLES IMPORTANTS:

Num Seg = dernier Ack reçu

Num Ack = dernier num Seq reçu + données (données = 1 en cas de SYN ou FIN)

La couche réseau :

Le principal protocole est l'IP, il permet de :

La transmission des données en mode sans connexion

L'adressage et le routage des paquets entre stations par l'intermédiaire de routeurs La fragmentation des données

Le protocole IP suit le principe d'acheminement au mieux:

Les champs de l'entete IP :

Version: indique la version du protocole IP (4 pour IPv4)

Longueur de l'en-tête : indique le nombre de mots de 32 bits constituant l'en-tête (5 pour une en-tête de 20 octets)

Type de Service (TOS) : désigne la qualité de service utilisable par le routeur (Indicateur de fiabilité, de priorité, de délai et de débit)

Longueur totale : longueur du paquet incluant l'en-tête et les données exprimée en octets (Permettant de spécifier une taille maximale de 65 535 octets)

Identificateur : identifie le paquet pour la fragmentation (Tous les fragments d'un même paquet identifiés par le même numéro)

Drapeaux : gère la fragmentation:

"DF " (don't fragment): demande au routeur de ne pas fragmenter le paquet "MF" (more fragment) : est positionné à 1 dans tous les fragments sauf le dernier

Position du fragment (offset): position du fragment dans paquet La valeur du premier fragment est 0 Les fragments suivant sont exprimés en multiples de 8 octets

Durée de vie (Time To Live - TTL) : évite la circulation infinie des paquets sur le réseau Un paquet dont la durée de vie passe à 0 est détruit

Protocol: protocole de la couche supérieure (encapsulation) 1 pour ICMP, 2 pour IGMP, 6 pour TCP, 17 pour UDP,...

Total de contrôle (checksum): vérifier validité de l'entête

Adresse IP source: 172.24.91.201

Adresse IP destination :Représentée en décimal pointé : 172.24.91.202

En cas ou deux réseaux connéctés à un meme routeur ont des longeurs de trame maximales différents (MTU max transfer unit), la technique de fragmentation/réassemblage est activé...

Les champs les plus significatifs pour la fragmentation (Protocle IP)

- identification 16bits
- 1 bit réservé
- Dont Fragment DF 1 bit
- More Fragment MF 1 bit
- Offset 13 bits

Protocole ARP: Address Resolution Protocol

Il réalise la correspondance entre l'adresse physique MAC et logique IP

Si l'IP destination n'est pas sur le meme réseau, l'adresse MAC sera celle de la passerelle par défaut du réseau actuel

Pour lister la table ARP:

- Show ip arp (Cisco IOS)
- Arp -a (windows)

Protocole ICMP: il controle le traffic IP

Routage IP: Connaître l'adresse MAC de destination à partir de son adresse IP

Chaque routeur doit connaître l'adresse du routeur suivant Deux types de routage :

- Routage statique :
 - Table de routage établie au départ des entrées peuvent être Rajoutées manuellement avec la commande « ip route »
- Routage dynamique :

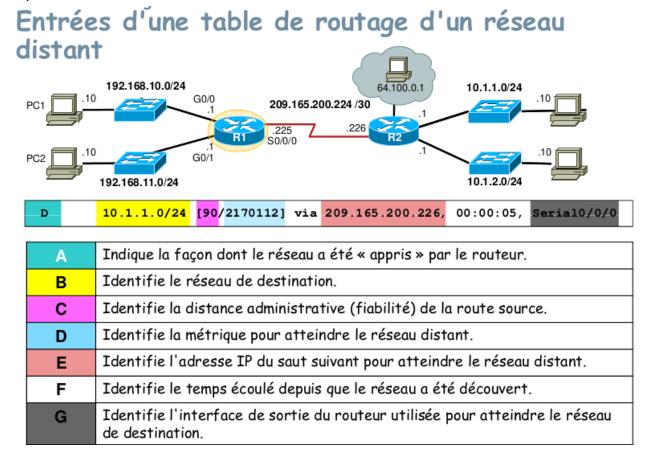
Table de routage mise à jour périodiquement à l'aide de protocoles spécifiques
 (RIP - Routing Information Protocol / OSPF - Open Shortest Path First)

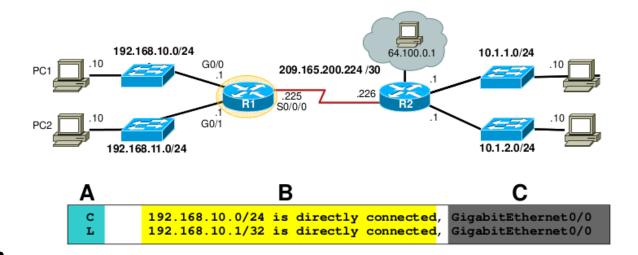
Une adresse réseau (IP) a une portée de bout en bout Une adresse physique (MAC) a une portée locale dans son réseau ou sous-réseau

Table de routage :

- "netstat -a" windows
- "Show ip route" IOS:
 - Il existe des codes : (La façon dont le réseau a été appris par le routeur)
 - C : Connected
 - S: Static
 - L:Local
 - M: Mobile
 - R:RIP
 - OSPF: OSPF

• Exple :





Etapes de configuration d'un routeur :

- Enable
- Configure terminal
- hostname <chooseHostname>
- Line console 0
- [config-line]Password <cisco>
- Login
- Exit
- Line vty 0 4
- Password <cisco>
- login
- Exit
- Copy running-config startup-config

Configuration des interfaces LAN:

- Enable
- Configure terminal
- Interface <nomInterface> 0/0 [Exple : interface gigabitethernet 0/0]
- [config-if] Ip address <AdresseSouhaité> <MasqueSousRéseau>
- No shutdown
- Exit

R1# show ip interface	brief				
Interface	IP-Address	OK?	Method	Status	Protocol
GigabitEthernet0/0	192.168.10.1	YES	manual	110	up
GigabitEthernet0/1					up
Serial0/0/0	209.165.200.225				up
Serial0/0/1	unassigned	YES	NVRAM	administratively down	down
Vlan1	unassigned	YES	NVRAM	administratively down	down
R1#					
R1# ping 209.165.200.	226				
Tuna cocono cocuenco	to showt				
Type escape sequence		165 0	100 226	, timeout is 2 seconds	
sending 5, 100-byte 1 !!!!!	CMP ECHOS to 209	105 2	00 226,	, timeout is 2 seconds:	:
Success rate is 100 p	ercent (5/5), rou	nd-t r	in min	/avg/max = 1/2/9 ms	
 	,0,0,,			2,2,3	
R1#					

Limitations de IPv4:

- Manque d'adresses IP
- Croissance de la table de routage internet
- Absence de connéctivité bout en bout

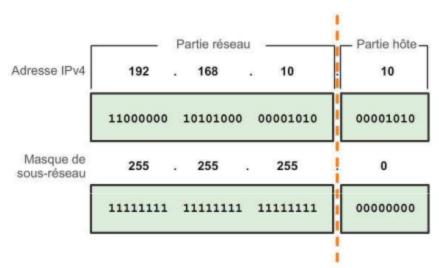
IPv6:

- Amélioration du traitement des packets
- Elimination du besoin des NATs
- Sécurité intégré

Adressage IPv4:

Les adresse IPv4 sont exprimés en 32 bits en total 4 * 1 octet séparés par des points.

Partie réseau et partie hote:



Pour détermminer l'adresse réseau, on fait Adresse IPv4 AND Masque de sous réseau

Masques de sous-réseau valides

	eur du sous-re	masque éseau
25	5	
25	4	
25	2	
24	8	
24	0	
22	4	
19	2	
12	8	
0		

Valeur du bit							
128	64	32	16	8	4	2	1
1	1	1	1	1	1	1	1
1	1	1	1	1	1	1	0
1	1	1	1	1	1	0	0
1	1	1	1	1	0	0	0
1	1	1	1	0	0	0	0
1	1	1	0	0	0	0	0
1	1	0	0	0	0	0	0
1	0	0	0	0	0	0	0
0	0	0	0	0	0	0	0

Longeur du préfixe :

Comparaison du masque de sous-réseau et de la longueur de préfixe

Masque de sous-réseau	Adresse 32 bits	Longueur de préfixe
255 .0.0.0	11111111.00000000.00000000.000000000	/8
255.255 .0.0	1111111.111111111.00000000.00000000	/16
255.255.255 .0	11111111.111111111.11111111.00000000	/24
255.255.255.128	11111111.111111111.11111111.10000000	/25
255.255.255.192	11111111.111111111.111111111.11000000	/26
255.255.255.224	11111111.111111111.11111111.11100000	/27
255.255.255.240	11111111.111111111.111111111.11110000	/28
255.255.255.248	11111111.111111111.111111111.11111000	/29
255.255.255.252	11111111.111111111.11111111111111111111	/30

	Décimale à point	Bits significatifs affichés en binaire
Adresse réseau	10.1.1.0/24	10.1.1.00000000
Première adresse d'hôte	10.1.1.1	10.1.1.00000001
Dernière adresse d'hôte	10.1.1.254	10.1.1.11111110
Adresse de diffusion	10.1.1.255	10.1.1.11111111
Nombre d'hôtes: 2^8 - 2=2	54 hôtes	

Les différents types d'adresses d'un réseau exple : 192.168.10.0/24

- Adresse réseau : 192.168.10.0 (Partie Hote complétement à 0)
- Adresses Haute:
 - o Prémiére Adresse 192.168.10.1
 - o Derniére Adresse 192.168.10.254
- Adresse de diffusion 192.168.10.255 (Partie hote complétement à 1)

Communication:

- Monodiffusion :
 - o Utiliser l'adresse de l'équipement destinataire en tant qu'adresse de destination
- Diffusion (un à tous)
 - La partie hote du réseau est remplie par des 1
- Multidiffusion :
 - o 224.0.0.0 à 239.255.255.255

Classe de l'adress e	Plage du premier octet (décimal)	Bits du premier octet (les bits en vert ne changent pas)	Parties réseau (**) et hôte (**) de l'adresse	Masque de sous-réseau par défaut (décimal et binaire)	Nombre de réseaux et d'hôtes possibles par réseau
A	1-127**	00000000-01111111	N.H.H.H	255.0.0.0	128réseaux (2^7) 16777214hôtes par réseau (2^24-2)
В	128-191	10000000-10111111	N.N.H.H	255.255.0.0	16384réseaux (2^14) 65534hôtes par réseau (2^16-2)
С	192-223	11000000-11011111	N.N.N.H	255.255.255.0	2097150réseaux (2^21) 254hôtes par réseau (2^8- 2)
D	224-239	11100000-11101111	ND (multidiffusion)		
E	240-255	11110000-1111 1111	ND (expérimental)		

- Adresses de bouclage (127.0.0.0 /8 ou 127.0.0.1)
 - Utilisées sur un hôte pour vérifier si la configuration TCP/IP est opérationnelle
- Adresses link-local (169.254.0.0 / 16 ou 169.254.0.1)
 - Communément appelées adresses APIPA (Automatic Private IP Addressing)
 - Utilisées par le client Windows pour se configurer automatiquement si aucun serveur DHCP n'est disponible.
- Adresses TEST-NET (192.0.2.0 /24 ou 192.0.2.0 à 192.0.2.255)
 - Utilisées pour l'enseignement et l'apprentissage.

NAT: Network Address Translation

Les adresses privés :

- 10.0.0.0 à 10.255.255.255
- 172.16.0.0 à 172.31.255.255
- 192.168.0.0 à 192.168.255.255

Implémentation: le routeur NAT doit:

- Datagrammes sortant: remplacer (@ IP source, # port) de chaque datagramme sortant par (@ NAT IP, nouveau # port)
 - ... Les clients/serveurs à distance vont répondre avec (@ NAT IP, nouveau # port) comme adresse de destination.
- mémoriser (dans la table de traduction NAT) chaque paire de traduction (@ IP source, # port) à (@ NAT IP, nouveau # port)
- Datagrammes entrant: remplacer (@ NAT IP, nouveau # port)
 dans les champs de destination de chaque datagramme entrant
 avec la correspondance (@ IP source, # port) stockée dans la
 table NAT

Adressage IPv6:

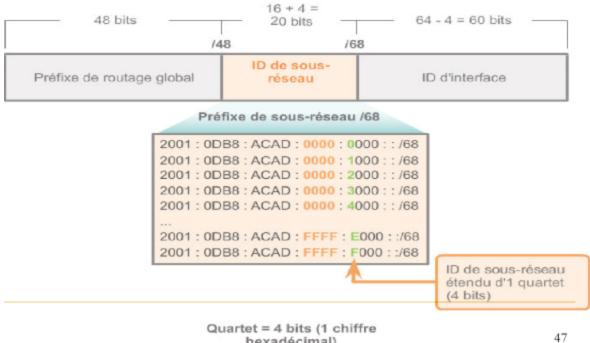
Passage de l'ipv4 à l'ipv6 :

- Double pile
- Tunnelisation
- Traduction

Une adresse ipv6 est composée de 128 bits (8 * 16 bits)

Longeur de préfixe standard est 64 bits

Ségmentation des réseau ipv6 :



hexadécimal)