

Plan Chapitre 2 Internet Protocol

Partie I – Vue d'ensemble d'IP

- Rôle
- Modèle en sablier simple

Partie II – Adressage IPv4

Partie III - Routage

Partie IV – Format du paquet IP

• Construire le paquet IP

Partie V – Autour d'IP

- Modèle en sablier plus complet
- ICMP
- ARP





Une vision de la communication

- Les bases d'IP:
 - Un monde parfait!
- Et si ce n'était pas le cas?
 - Une réponse
 - o TANT PIS! Ce n'est pas mon problème!
- Qui s'en occupe?
 - En dessous:
 - Les technologies sont assez fiables
 - Au dessus:
 - Les applications font le nécessaire?
 - o L'ajout d'un protocole qui s'en occupe de bout en bout



LE RÔLE D'IP

- Objectifs:
 - Pouvoir communiquer entre tous les équipements d'Internet
 - Clients
 - Serveurs
 - A travers un ensemble de moyens de communication hétérogènes

■ Interconnexion

- Message IP (Unité protocolaire = N-PDU)
 - Un paquet = Datagramme IP

Header

Payload



COMMENT FAIRE?

- Comment?
 - Acheminer le message jusqu'au bon destinataire
 - Dans le bon réseau
 - Notion de hiérarchie
 - Utilisation d'un équipement pour faire le lien entre deux réseaux
- Equipment d'interconnexion = Routeur
 - Interconnexion entre plusieurs réseaux
 - Chaque paquet est traité indépendamment
 - Le routeur décide seul
- o On parle de routage en mode paquet



INTERACTIONS

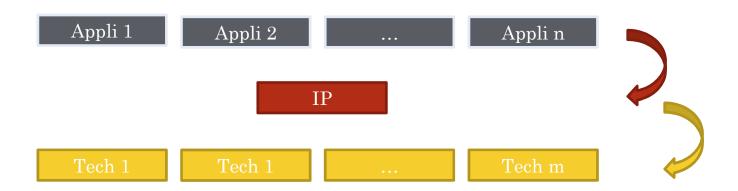
- Service rendu à l'application
 - wooclap1

INTERACTIONS

- Service rendu à l'application
 - Acheminer mes messages
- Service rendu par la technologie de communication
 - wooclap2

INTERACTIONS

- Service rendu à l'application
 - Acheminer mes messages
- Service rendu par la technologie de communication
 - Véhicule jusqu'à un équipement de ton réseau
- o Modèle en sablier simple







L'ADRESSAGE IPV4 RÔLE



- Notion d'adresse
 - Localisation et représentation d'une entité IP
 - Unicité (gestion centralisée)
 - Attribution
 - Toute entité de niveau 3 IP doit avoir au moins une adresse pour pouvoir communiquer
 - Question de l'unicité?
 - o Adresse liée à une interface réseau
- Dans un datagramme?
 - Source
 - Destination



L'ADRESSAGE IPV4 ATTRIBUTION ET HIERARCHIE

- Comment les attribuer?
 - Obtenir une adresse
 - Configurer une adresse
 - o Statique ou dynamique
 - Par qui?
 - o Notion d'interface IP / interface réseau



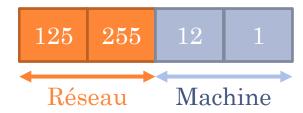
- Hiérarchie
 - Notion de réseau
 - Attribution liée à la hiérarchie
- Adresses « hors hiérarchie »
 - Privées vs publiques
 - o Non unicité des adresses privées
 - Adresses spécifiques



L'ADRESSAGE IPV4 LE FORMAT



- Format: 4 Octets soit 32 bits
 - Exemple: 125.255.12.1
 - 2³² adresses possibles = 4, 29 Milliards
- Deux parties distinctes
 - Partie réseau (network)
 - Partie machine (host)
 - Propose une forme de hiérarchie



Mais où est la limite?

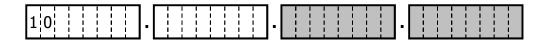


L'ADRESSAGE IPV4 LES CLASSES

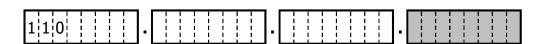
- Historiquement séparée en 3 classes principales
 - Séparer en réseaux de tailles différentes
 - A adresse réseau : 55.0.0.0



• B – adresse réseau : 155.221.0.0



• C – adresse réseau: 201.1.45.0





L'ADRESSAGE IPV4 Plage d'Adresses et pénurie

- Besoin
 - S'affranchir des classes trop contraignantes
 - o Limites de la hiérarchie en classe
 - Classe A et B trop importante / Classe C trop petite
 - Gaspillage & Pénurie
 - Taille d'une adresse IP limitante (4 octets)
- Plages d'adresses
 - 1993 Classless Inter-Domain Routing (CIDR)
 - Notion de plages d'adresses
 - Fin de la notion de la classe
 - Utilisation des masques pour agréger
- Changer IP?
 - IPv6
 - Adressage sur 16 octets (128 bits)
 - Notion de hiérarchie innée
- Briser les règles?
 - Adressage privé et traduction d'adresses (NAT)



L'ADRESSAGE IPV4 LA NOTION DE MASQUE

Besoin

Avoir des plages d'adresses flexibles

• Comment? le masque

- Permet de différencier la partie réseau de la partie machine en appliquant:
 - o Un & binaire avec le masque pour obtenir l'adresse réseau
 - o Un & binaire avec le !(masque) pour obtenir l'adresse machine
- Le masque est une adresse IPv4 avec
 - o Tous les bits à 1 pour la partie réseau
 - o Tous les bits à 0 pour la partie hôte
- Autre notation: le préfixe
 - = /<nombre de bits du réseau>

L'ADRESSAGE IPV4 ADRESSES SPÉCIFIQUES

o Adresses spécifiques d'un réseau



- Bits machines à 0 → adresse réservée au réseau
- Bits machines à $1 \rightarrow adresse de diffusion du réseau$
- 0.0.0.0
 - Adresse illégale en destination
 - Signifie sur une machine
 - toute interface
 - o le « par défaut »
- 255.255.255.255
 - Adresse de diffusion sur Internet
- o 127.0.0.1
 - Adresse de rebouclage (loopback)

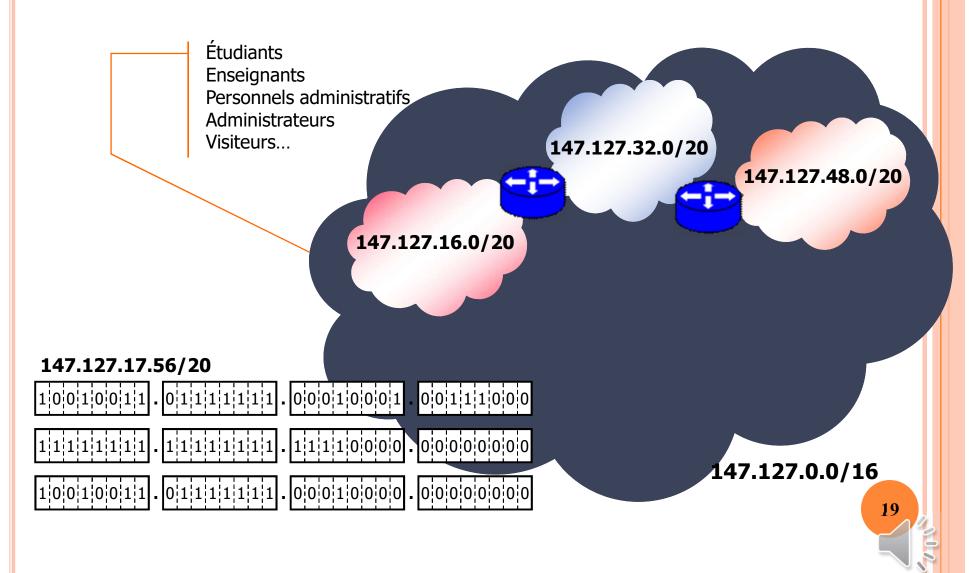


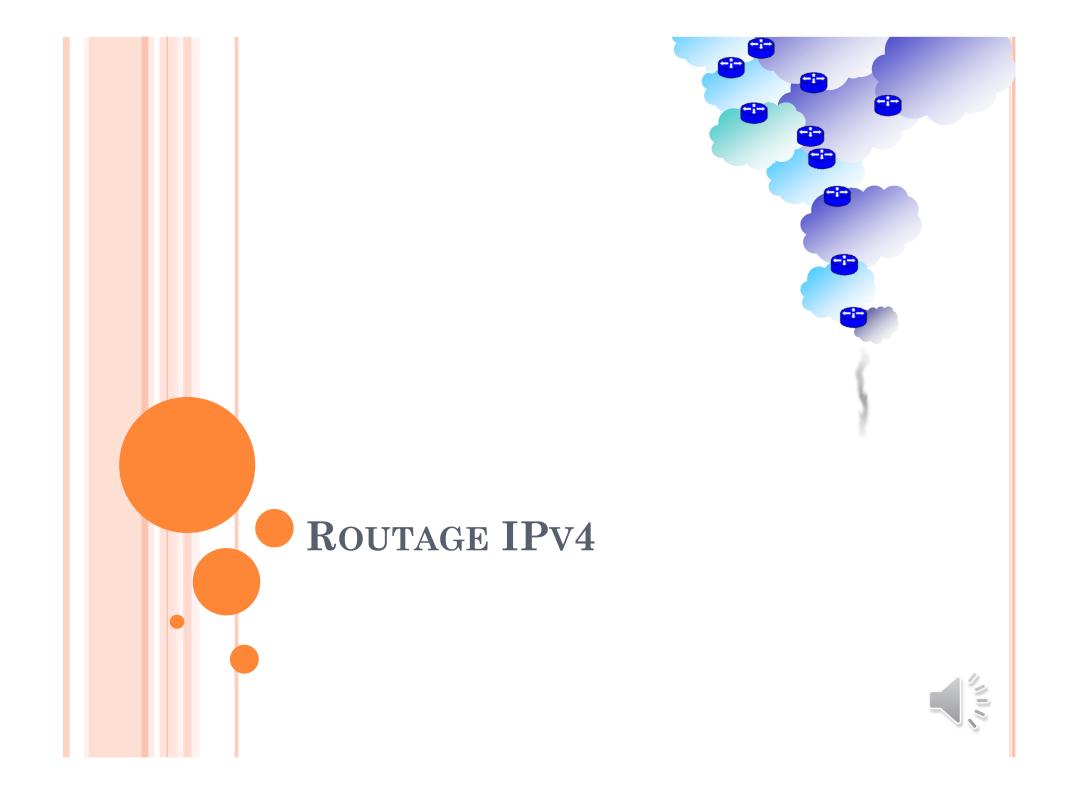
L'ADRESSAGE IPV4 ADRESSES PRIVÉES

- Non routables sur Internet
 - Non unicité
 - Usage à l'origine local ou expérimental
- Les plages d'adresses
 - 10.0.0.0
 - 172.16.0.0 172.31.0.0
 - 192.168.0.0 192.168.255.0
- o wooclap5

L'ADRESSAGE IPV4

DÉCOUPAGE D'UNE PLAGE EN SOUS-RÉSEAUX WOOCLAP6





LE ROUTAGE IP OBJECTIF ET DÉFINITION

- Objectif:
 - Acheminer les paquets d'un point A à B à travers Internet
 - Service au cœur d'IP
- Comment?
 - Trouver les chemins vers toute entité d'Internet
 - → algorithme de routage (pas le rôle d'IP)
 - Aiguillage et relayage du datagramme sur une entité de niveau 3
 - → routage IP



LE ROUTAGE IP PRINCIPE

- Qui fait du routage?
 - Machine source ou destination
 - Routeur

• Routeur IP

- Interconnecte au moins deux réseaux différents
 - Appartient à différents réseaux
 - o Présente plusieurs interfaces IP
 - Attention c'est aussi possible pour une machine non routeur!
- Prend en charge des messages dont il n'est ni la source ni la destination
 - o Différence avec le fonctionnement classique d'une machine
 - Mode « forwarding »



Illustration du principe



3.3 – LE ROUTAGE IP LES INFORMATIONS DE ROUTAGE

- Format
 - Un chemin = une route
 - Routes regroupées en un table de routage
- Illustration du fonctionnement d'une table de routage
 - Focus sur les intérêts d'une bonne hiérarchie

- Comment obtenir les routes?
 - Ce n'est pas le problème d'IP

3.3 – LE ROUTAGE IP ILLUSTRATION

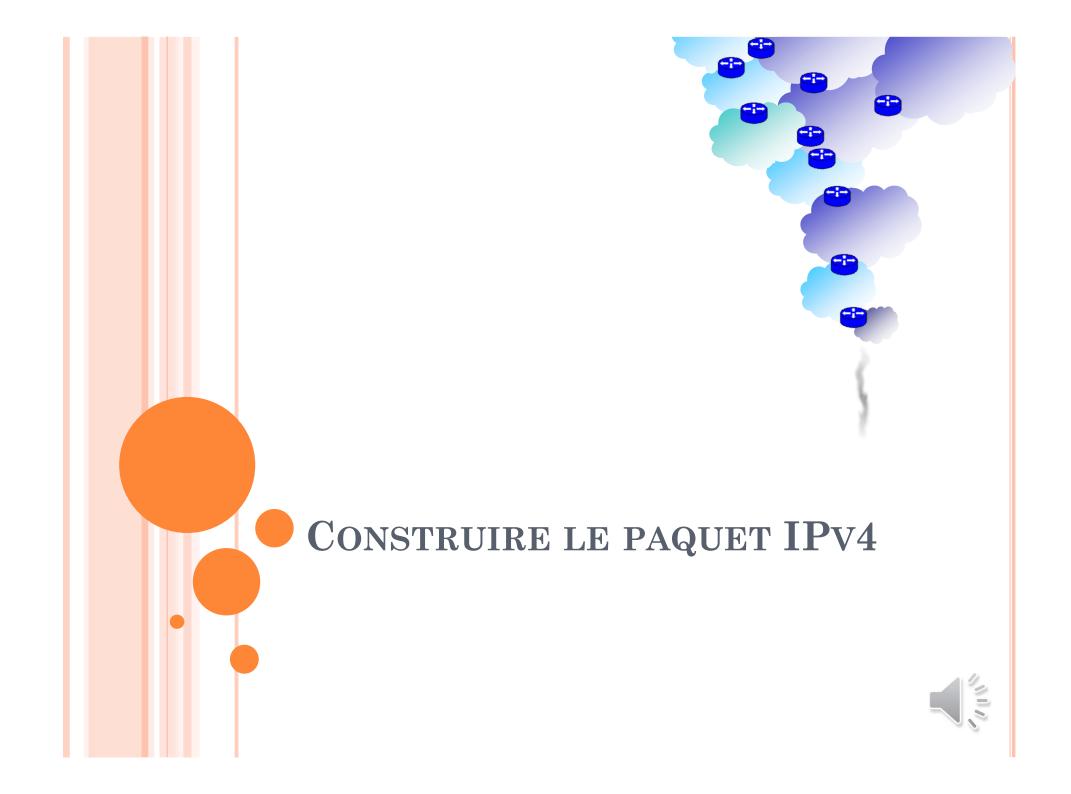
145.20.45.6/24

Table de routage

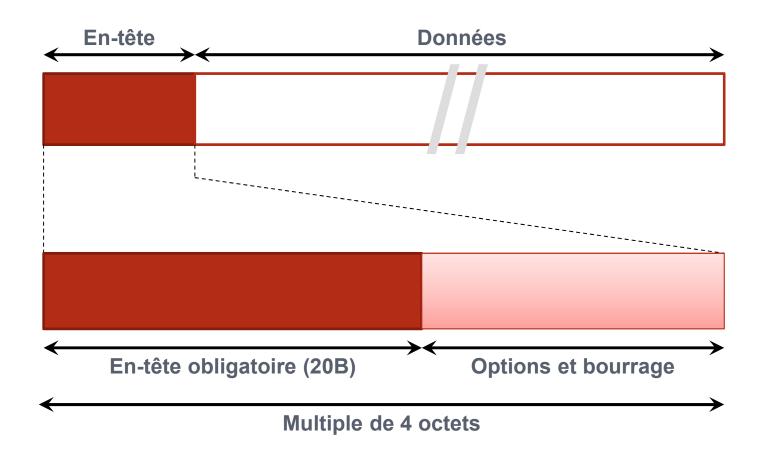
Destination	Masque	Passerelle	Flag	Interface
145.20.45.0	255.255.255.0	*	U	eth0
145.20.1.0	255.255.255.0	*	U	eth1
145.20.46.0	255.255.255.0	145.20.1.10	UG	eth1
145.20.47.0	255.255.255.0	145.20.1.30	UG	eth1

145.20.1.30/24 145.20.47.1/24 3 145.20.1.20/24 145.20.47.6/2 145.20.46.1/24

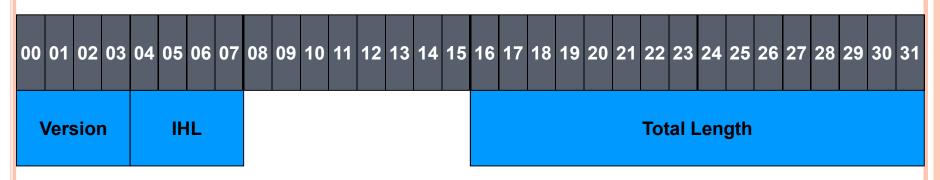
145.20.46.18/24



Le format des messages Vue d'ensemble

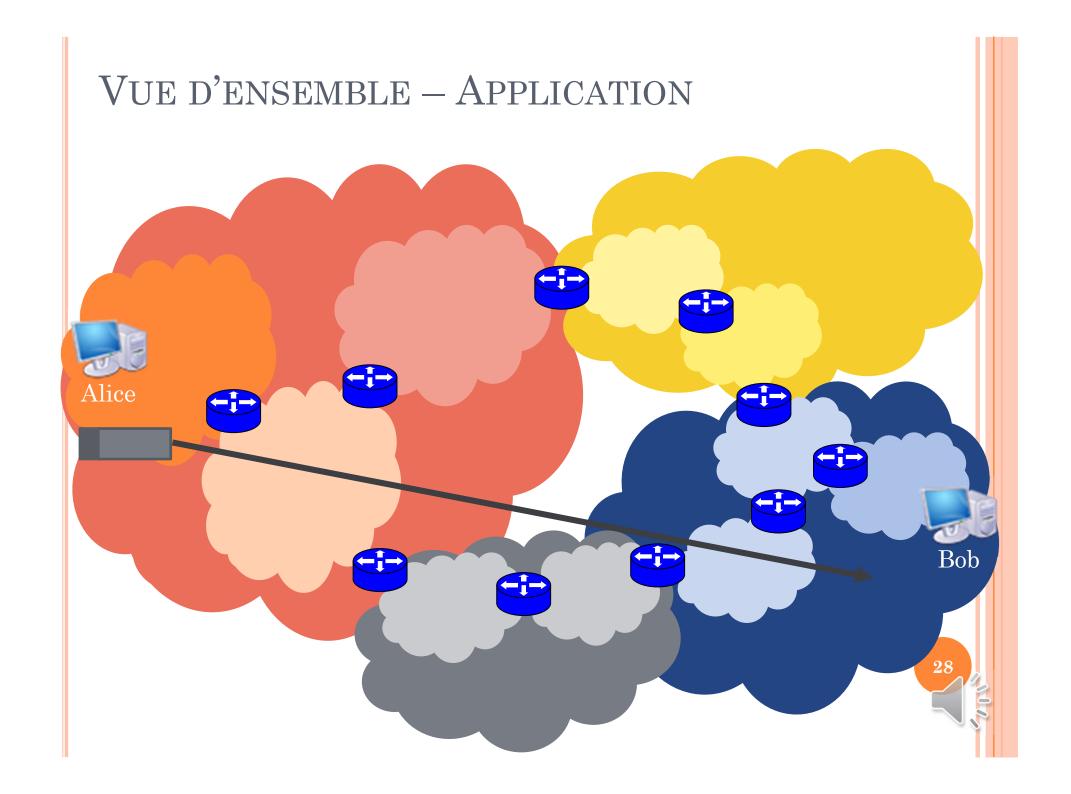


Le format des messages Construire l'en-tête



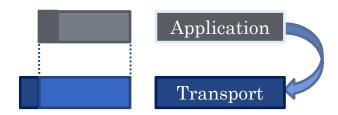
Source IP address

Destination IP address



Vue d'ensemble – Transport



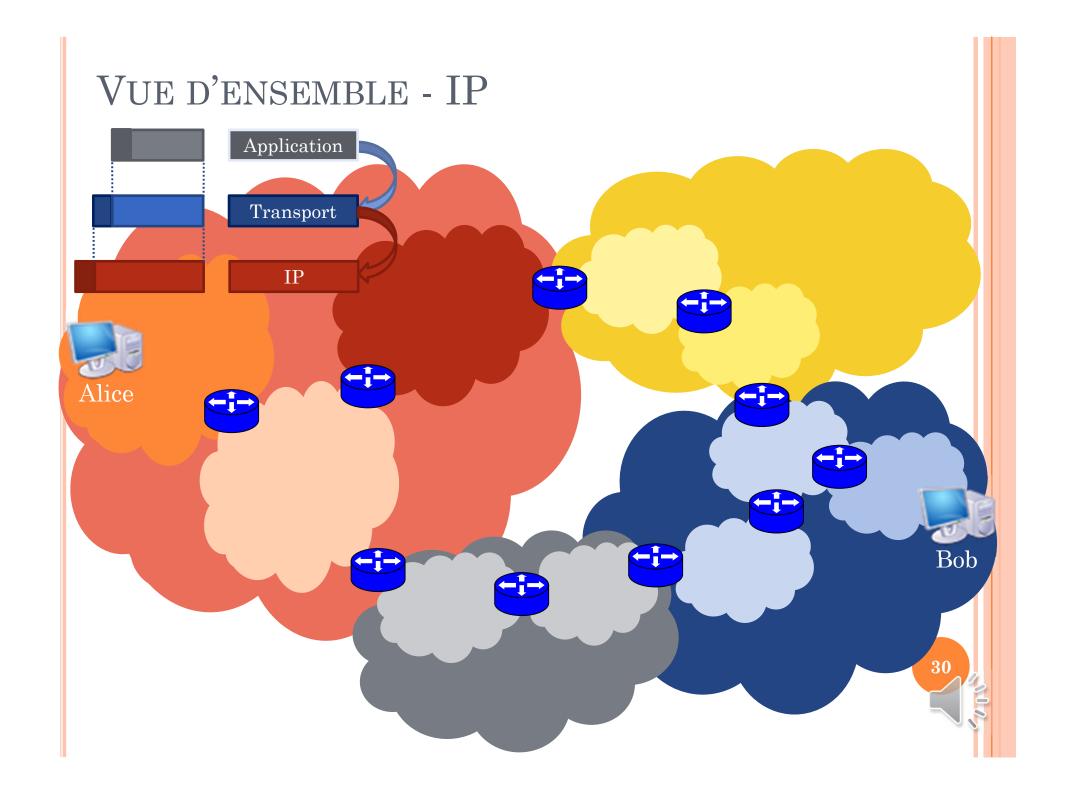




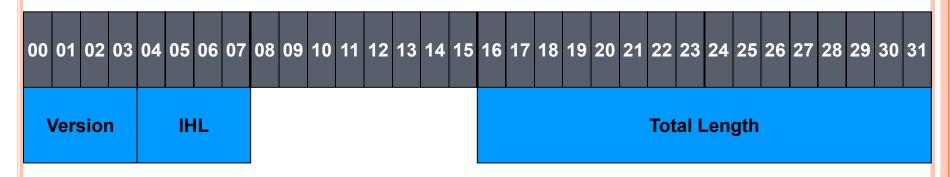
Application

Transport





Le format des messages Construire l'en-tête - Protocol

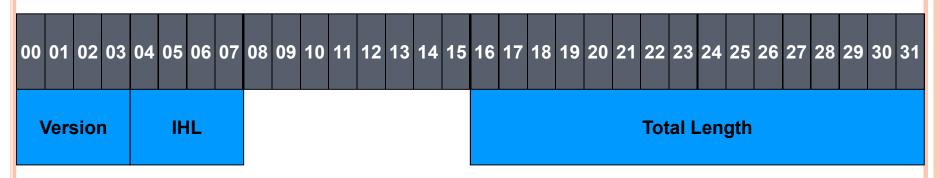


Protocol

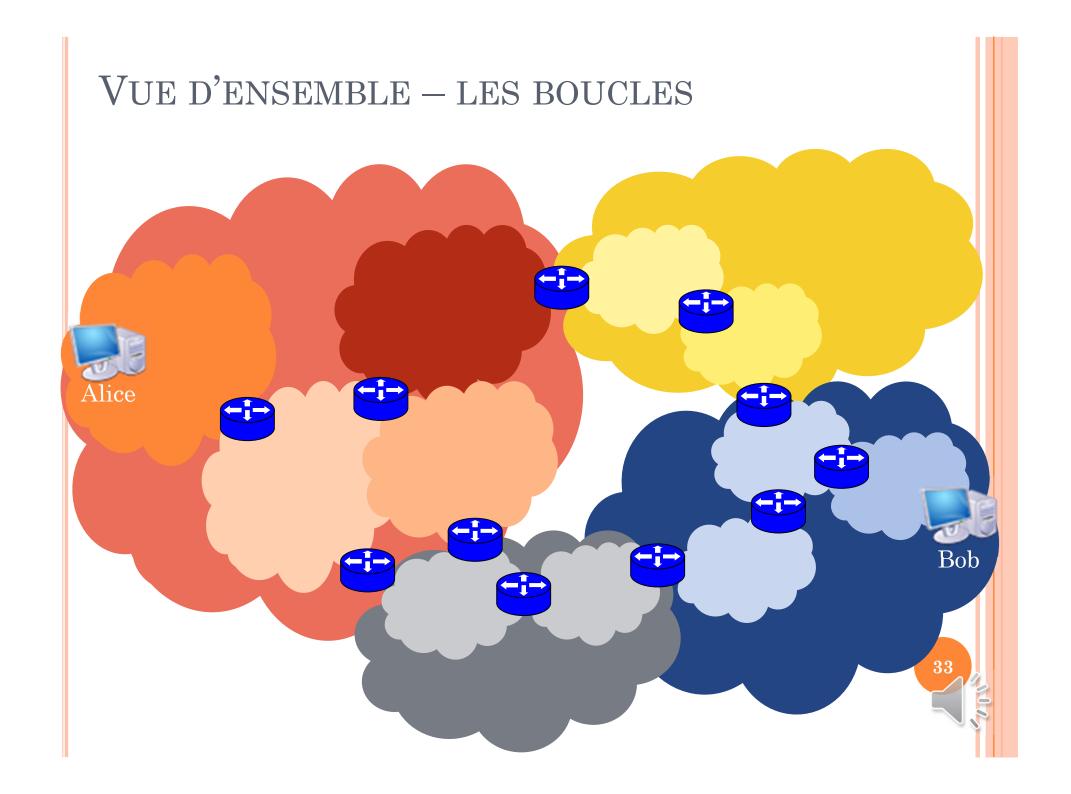
Source IP address

Destination IP address

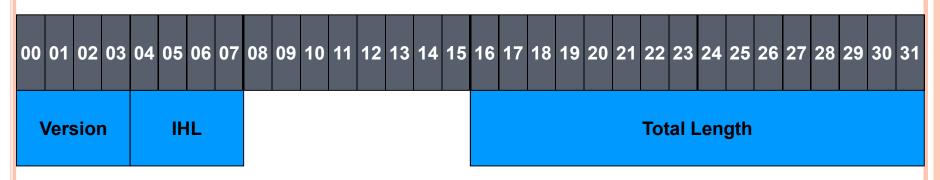
Le format des messages Construire l'en-tête – En-tête erronée?



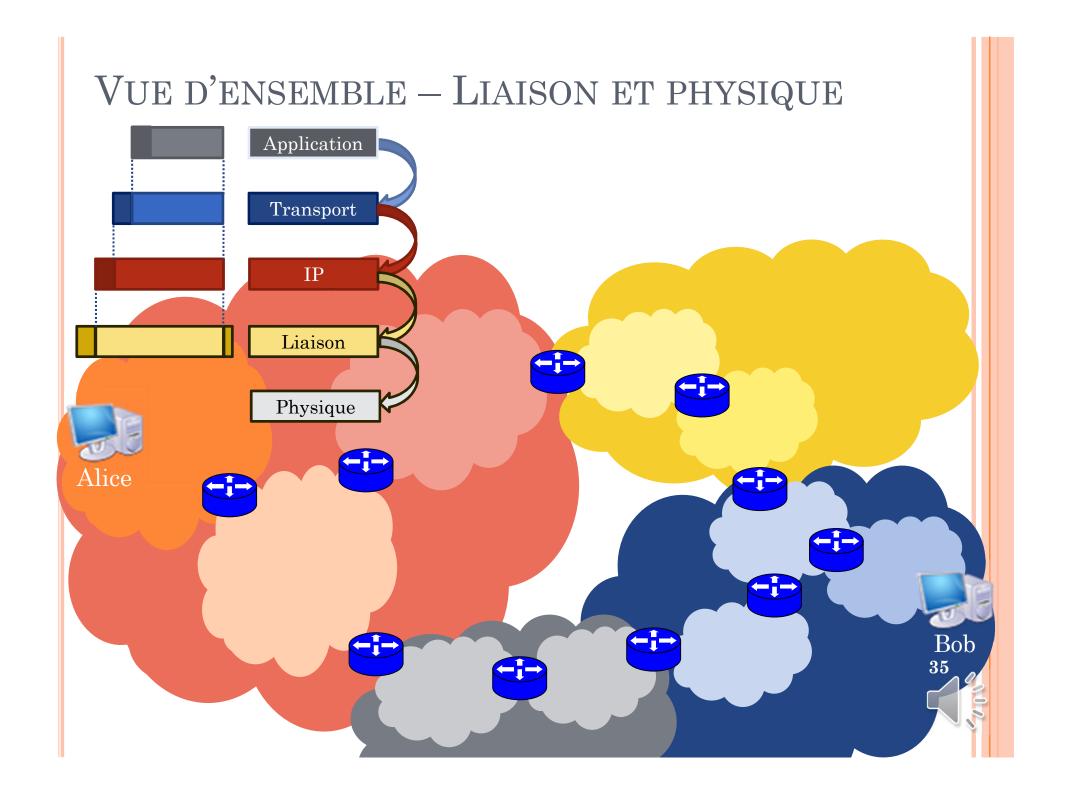
Protocol	Header checksum
Source IF	address
Destination	IP address



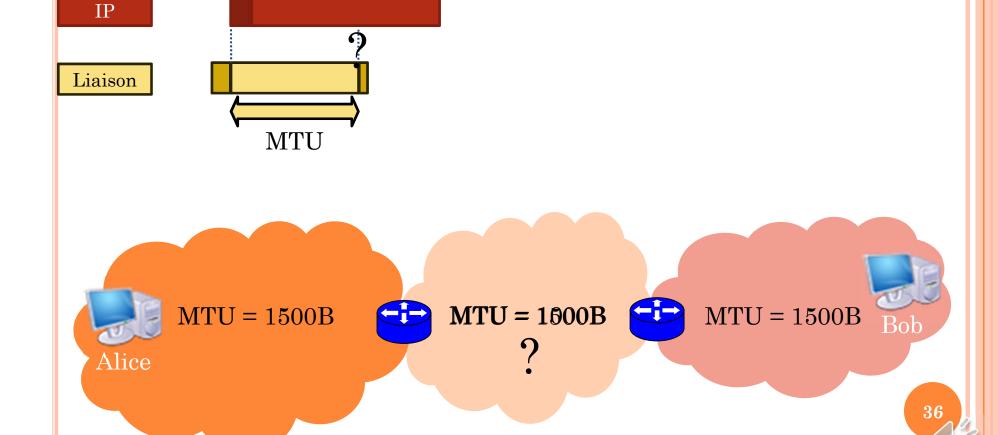
Le format des messages Construire l'en-tête - Protocol



TTL	Protocol	Header checksum									
	Source IF	P address									
Destination IP address											



$\underline{\mathbf{M}}$ AXIMUM $\underline{\mathbf{T}}$ RANSMISSION $\underline{\mathbf{U}}$ NIT

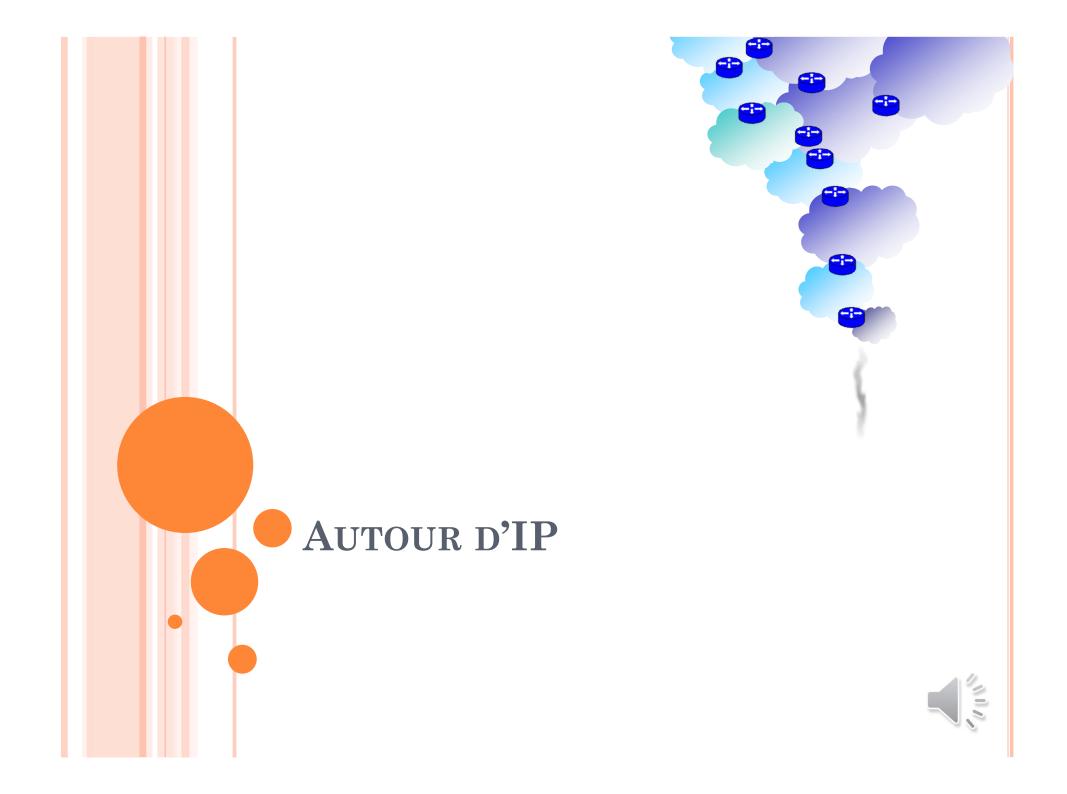


Le format des messages Construire l'en-tête - fragmentation

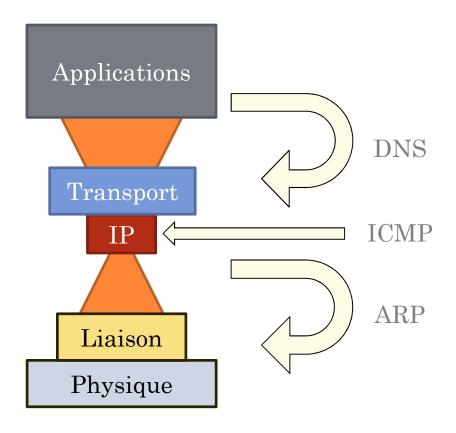
00	01	02	03	04	05	06	07	08	09	10	11	12	13	14	15	16	17	18	19	20	21	22	23	24	25	26	27	28	29	30	31
•	/ers	sior	1		IF	łL										Total Length															
	Identification												R DFMF Fragment offset																		
			T	ΓL						Р	rot	oco	ol			Header checksum															
													So	urc	e IF	ad	ldre	ess													
												De	esti	inat	ion	IP	ado	dres	SS												

Le format des messages Construire l'en-tête - ToS

00	01	02	03	04	05	06	07	80	09	10	11	12	13	14	15	16	17	18	19	20	21	22	23	24	25	26	27	28	29	30	31
,	Version IHL ToS										Total Length																				
	Identification												R DFMF Fragment offset																		
			T	ΓL						Р	rot	occ	ol			Header checksum															
													So	urc	e IF	ad	ldre	ess													
												D	esti	inat	ion	IP	ado	dres	SS												



Modèle ip



capsule vidéo – modèle plus complet



ICMP

Plan de contrôle d'Internet?

- Internet Control Message Procotol
 - Internet
 - Service Best Effort
 - Pas de garanties
 - Pas de chemin fixe
 - o Pas de délai maximum
 - Pas de fiabilité
 - Control
 - Configuration?
 - o Mise en place d'un chemin?
 - Vérification des ressources?
 - Vérification du bon acheminement des données?
 - Ambiguïté
 - IP or not IP?
 - Principe



ICMP GÉNÉRALITÉS

- o RFC 792
 - Signalisation au niveau IP
 - Véhiculé par IP
- Utilisations
 - Test du réseau
 - Echo request/reply (ping)
 - Timestamp request/reply
 - Avertissements
 - Destination unreachable
 - Time Excedeed
- Obsolescence
 - Configuration
 - Redirection...



$\underline{\mathbf{A}}$ DDRESS $\underline{\mathbf{R}}$ ESOLUTION $\underline{\mathbf{P}}$ ROTOCOL

o RFC 826

Objectif:

Correspondance dynamique entre une adresse IP et une adresse MAC

- Comment?
 - Des messages
 - ARP Request
 - ARP Reply
 - Un Cache
 - Temporisation
 - Possibilité de proxy



BILAN SUR IP

- Nature Best Effort
 - Fait au plus simple
 - Réponse commune à un problème = détruire le message
- o Modèle de communication en couches
 - Un seul protocole pour le réseau IP
 - Modèle en sablier

• Rôle:

• Acheminer des messages dénommés datagramme d'un point A à B d'Internet

Comment

- Adressage hiérarchique
- Routage IP
- Demande peu aux technologies sous-jaccentes

