#### Introduction aux réseaux : Plan du module

- Chapitre 1 : Généralités sur les réseaux
- Chapitre 2 : Construire un réseau
- Chapitre 3 : Communiquer dans un réseau
- Chapitre 4 : Interconnecter des réseaux
- Chapitre 5 : Faire communiquer les applications
- Chapitre 6 : Découvrir les applications réseau

#### Interconnecter des réseaux

Chapitre IV

## **Objectifs spécifiques**

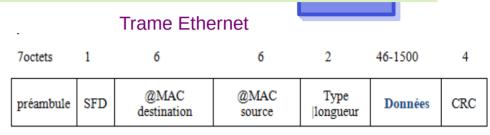
- Interconnecter des réseaux grâce au protocole IP
- Adressage logique des équipements : adressage IPv4
- Routage
- Subdivision d'un réseau en sous-réseaux

#### Plan

- Introduction
- Protocole IP
- Adressage IP
- Routage
- Subdivision d'un réseau en sous-réseaux

# Introduction(1/3)

 Dans le chapitre précédent, nous avons vu que pour communiquer, le réseau encapsulait les données dans des trames et les envoyait en respectant un ensemble de protocoles

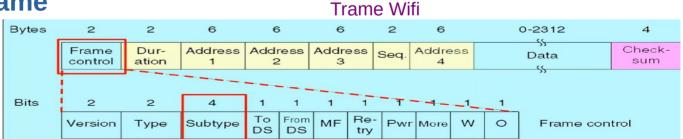


Trame PPP

Flag	Adressse	Contrôle	Information	FCS	Flag
0111110	11111111	00000011		16 bits	01111110

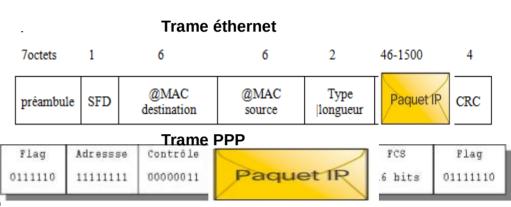
 Chaque technologie réseau a son propre format de trame

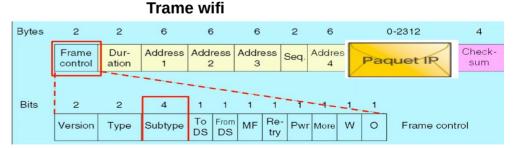
Exemple



# Introduction(2/3)

- Cependant pour s'interconnecter, les réseaux ont besoin de définir un format de paquet (PDU de couche réseau) commun : le paquet IP
- Le protocole IP est le protocole le plus utilisé pour interconnecter des réseaux.
  - 1. Il définit un **format de paquet unique** que doit respecter le réseau qui s'interconnecte
  - Il spécifie aussi un système d'adressage sur lequel doit se configurer tout réseau qui veut se connecter à d'autres





# Introduction (3/3)

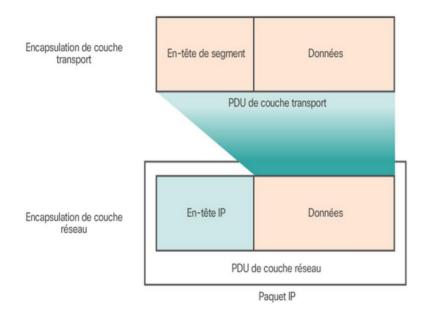
- L'interconnexion, l'adressage et le routage sont des fonctionnalités de couche réseau du modèle OSI ou de couche Internet du modèle TCP/IP
- IP est le **protocole** de la **couche Internet** du modèle **TCP /IP** chargé de l'acheminement des paquets dans une interconnexion de réseau
- Il est considéré comme protocole de couche réseau des modèles OSI et hybride

#### **Protocole IP**

# Format de paquet IP

# **Paquet IP**

#### PDU de couche réseau = paquet IP



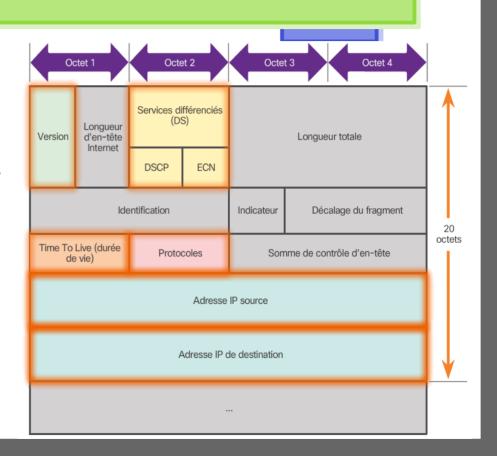
La couche réseau ajoute un en-tête de sorte que les paquets puissent être acheminés via des réseaux complexes et atteindre leur destination. Dans les réseaux TCP/IP, le PDU de couche réseau est le paquet IP.

#### **En-tête IP**

- On distingue 2 principales versions du protocole IP :
  - IPv4 et
  - IPv6

**Paquet IPv4** 

- Version = 0100
- DS = priorité du paquet
- TTL = limite la durée de vie du paquet
- Protocol = protocole de la couche supérieure tel que TCP
- Source IP Address = source du paquet
- Destination IP Address = destination du paquet

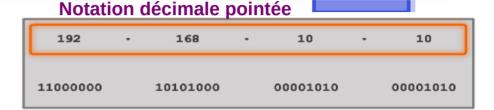


#### **Protocole IP**

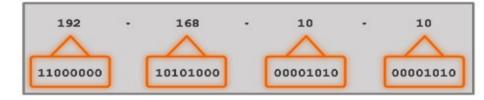
# Adressage IP

## Adressage IPv4

 Les adresses IPv4 sont constituées de 32 bits regroupés en 4 octets représentés sous forme décimale



192.168.10.10 est une adresse IP attribuée à un ordinateur.



Cette adresse se compose de quatre octets différents.

Notation binaire

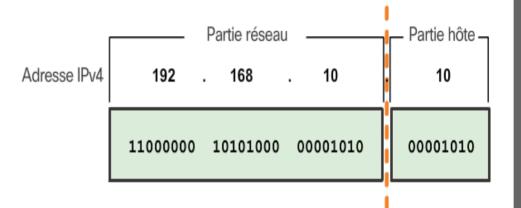
**Octets** 



L'ordinateur stocke l'adresse sous forme de flux de données complet de 32 bits.

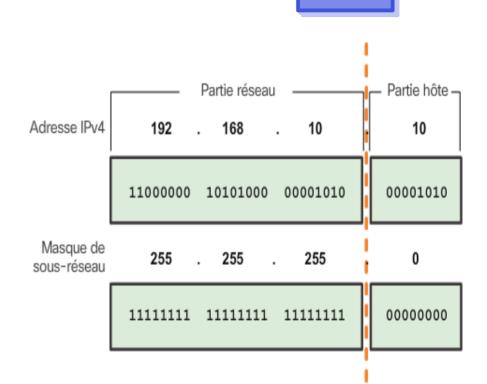
#### Structure d'une adresse IPv4

- Une adresse IPv4 est composée de 2 parties :
  - La partie réseau et
  - La partie hôte



# Masque de sous-réseau(1/3)

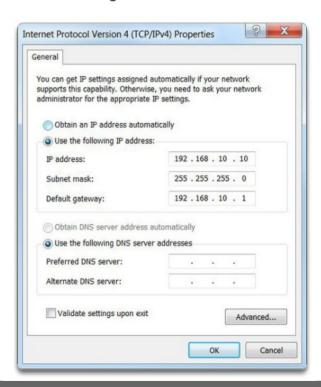
- Il est constitué de 32 bits comme l'adresse IPv4
- Le masque de sous-réseau identifie la partie réseau d'une adresse
  - des bits 1 sur la partie réseau et
  - des bits 0 sur la partie hôte



# Masque de sous-réseau(2/3)

 Il est configuré à côté de l'adresse IP sur une interface d'équipement pour déterminer le réseau auquel il appartient

#### Configuration IP sur un hôte



# Masque de sous-réseau(3/3)

#### Adresse réseau

 Pour obtenir l'adresse réseau d'une adresse IP, on effectue un AND logique entre une adresse IP et son masque de sous-réseau



## Longueur de préfixe

- Une autre manière de déterminer la partie réseau d'une adresse IP est la longueur de préfixe
  - Raccourci pour identifier un masque de sous-réseau
  - La longueur de préfixe correspond au nombre de bits à 1 dans le masque de sousréseau
  - Elle est notée après l'adresse et est séparée d'elle par un slash

Masque de sous- réseau	Adresse 32 bits	Longueur de préfixe
<b>255</b> .0.0.0	1111111.00000000.00000000.00000000	/8
<b>255.255</b> .0.0	111111111111111111.00000000.00000000	/16
<b>255.255.255</b> .0	1111111.11111111111111111111.00000000	/24
255.255.255.128	11111111.111111111111111111111111111111	/25
255.255.255.192	1111111.111111111.11111111.11000000	/26
255.255.255.224	11111111.111111111.111111111.11100000	/27
255.255.255.240	11111111.111111111.1111111111110000	/28
255.255.255.248	11111111.111111111.11111111111000	/29
255.255.255.252	11111111.111111111.111111111111100	/30

# Adresse réseau, adresse hôte et adresse de diffusion

#### Adresse réseau

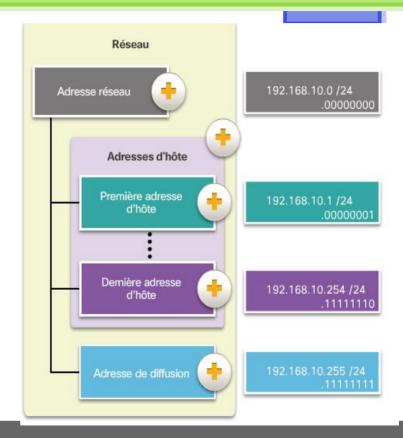
- permet d'identifier le réseau auquel appartient une adresse.
- Non configurable sur une interface
- Sert dans le routage

#### Adresse hôte

Adresse configurable sur une interface

#### Adresse de diffusion

- Permet de s'adresser à tous les hôtes d'un réseau
- Non configurable sur un hôte



-

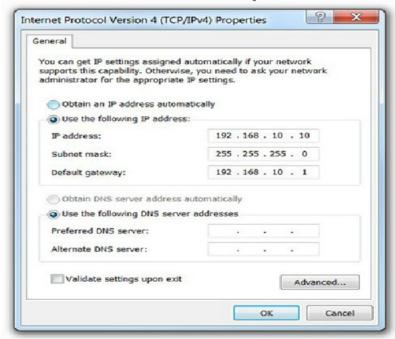
## Configuration IP d'une interface d'hôte

Configuration dynamique



Configuration manuelle

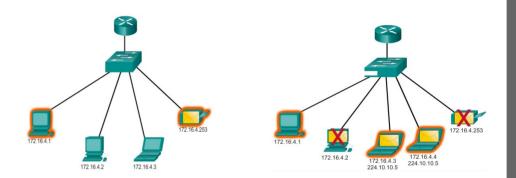
Attribution statique

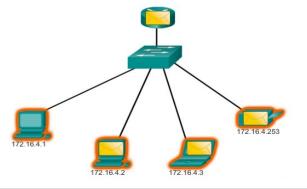


#### **Communication IPv4**

#### Trois types d'adresse:

- Unicast : communication destinée à un seul
- Multicast : communication destinée à plusieurs
- Broadcast : communication destinée à tous





# Adresses privées et publiques

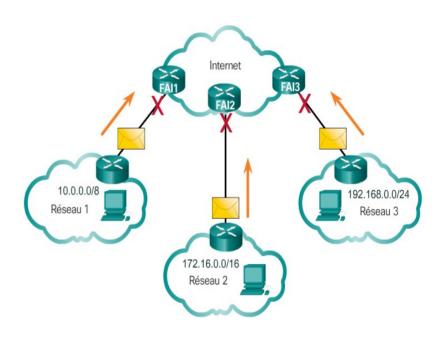
#### Adresses privées

- Adresses non routables sur Internet :
  - 10.0.0.0/8
  - 172.16.0.0/12
  - 192.168.0.0/16

#### **Adresses publiques**

Adresses routables sur Internet

Les adresses privées ne sont pas routables sur Internet



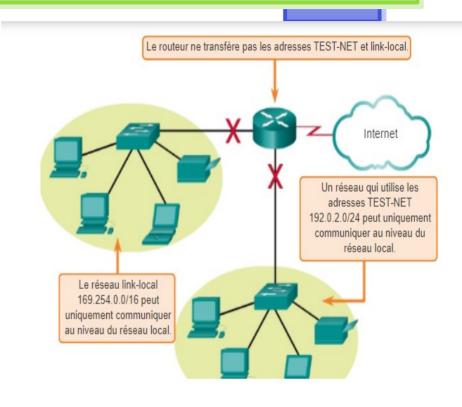
## **Attribution d'adresses publiques**

- Les adresses publiques sont allouées par une autorité nommée l'IANA(Internet Assigned Numbers Authority) puis par des registres régionaux (RIR) :
  - AFRINIC (African Network Information Center)
  - RIPE ncc
  - APNIC
  - ARIN
  - LACNIC



#### Adresses réservées

- Adresses de bouclage
  - 127.0.0.0/8
  - Adresses localhost : pour s'adresser à soi-même
- Adresses link-local ou adresses APIPA(Automatic Private IP Adressing)
  - **169.254.0.0/16**
  - Adresses allouées par le SE lorsque le processus DHCP échoue
- Adresses TEST-NET
  - **192.0.2.0/24**



# Systèmes d'adressage

#### Ancien système :

- adressage par classe
- 5 classes d'adresses (dont 3 attribuées : A,B,C , de préfixes respectifs 8, 16, 24)

#### Nouveau système :

- adressage sans classe
- Adressage CIDR (Classless InterDomain Routing)
- Adresses avec n'importe quelle longueur de préfixes

Spécifications de la classe A	
Bloc d'adresses	0.0.0.0 à 127.0.0.0*
Masque de sous-réseau par défaut	/8 (255.0.0.0)
Nombre maximal de réseaux	128
Nombre d'hôtes par réseau	16 777 214
Bit d'ordre haut	0xxxxxxx

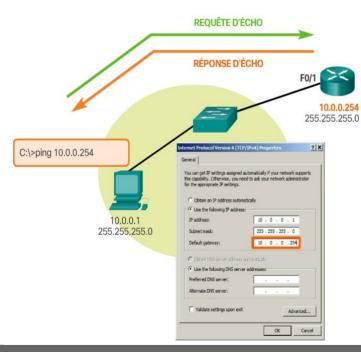
Spécifications de la classe B	
Bloc d'adresses	128.0.0.0 à 191.255.0.0
Masque de sous-réseau par défaut	/16 (255.255.0.0)
Nombre maximal de réseaux	16 384
Nombre d'hôtes par réseau	65 534
Bit d'ordre haut	10xxxxxx

Spécifications de la classe C		
Bloc d'adresses	192.0.0.0 à 223.255.255.0	
Masque de sous-réseau par défaut	/24 (255.255.255.0)	
Nombre maximal de réseaux	2 097 152	
Nombre d'hôtes par réseau	254	
Bit d'ordre haut	110xxxxx	

#### Test de connectivité

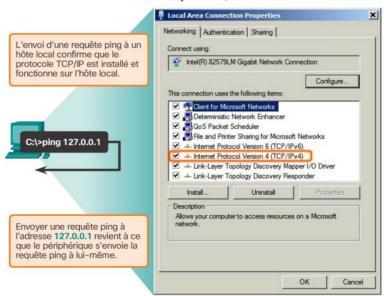
#### À un équipement

Test de la connectivité IPv4 au réseau local



 Un ping à soi (adresse localhost) permet de tester la pile TCP/IP

Test de la pile TCP/IP locale

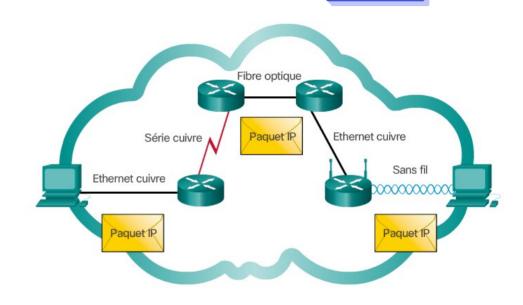


#### **Protocole IP**

# Autres caractéristiques de IP

# Caractéristiques du protocole IP(1/2)

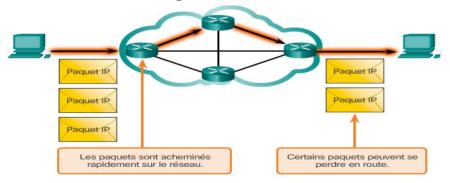
 Indépendance du support : les paquets peuvent transiter sur tout type de support



Les paquets IP peuvent transiter par différents supports.

# Caractéristiques du protocole IP(2/2)

- 2. sans connexion : aucune connexion avec le destinataire avant l'envoi des données
- 3. Acheminement au mieux : aucune garantie de livraison



IP est un protocole de couche réseau peu fiable, il ne garantit donc pas que tous les paquets envoyés seront reçus. D'autres protocoles gèrent le processus de suivi des paquets et garantissent leur livraison.





si le destinataire peut lire la lettre.

Le destinataire ignore :

quand elle va arriver.

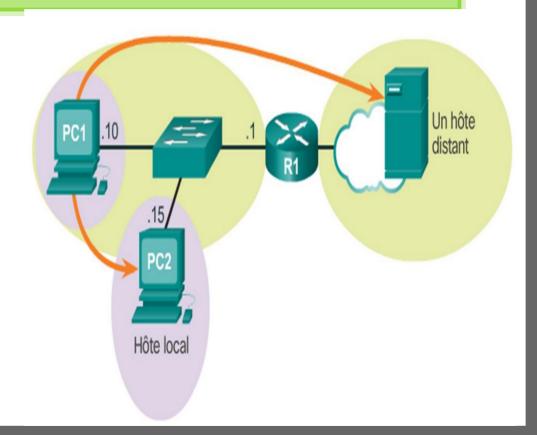
Acheminement au mieux (Best Effort)

# Routage

# Comment trouver la route vers un réseau donné ?

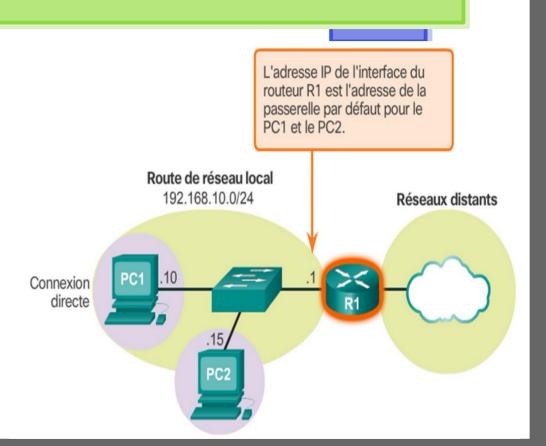
#### Routage

- On distingue 3 types de destinations dans une communication :
  - L'hôte lui-même
  - Un hôte local (ie du même réseau)
  - Un hôte distant (ie d'un autre réseau)
- Pour communiquer, l'hôte consulte sa table de routage.
  - Si la destination est un hôte distant, la communication passe par une passerelle par défaut



## Passerelle par défaut

- C'est l'interface du routeur qui relie le réseau à d'autres
- Elle route le trafic vers d'autres réseaux
- Elle possède la même adresse réseau que les autres hôtes du réseau

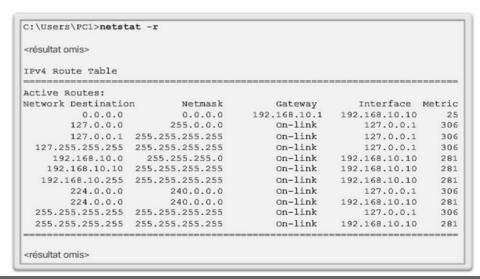


#### Table de routage

- C'est une structure de données qui contient les informations qui permettent d'acheminer les paquets vers leurs destinations
- Pour afficher la table de routage d'un hôte, on utilise la commande netstat -r

#### Table de routage IPv4 pour PC1





#### Table de routage

- Pour afficher la table de routage d'un routeur, on utilise la commande show ip route
- Chaque entrée de la table correspond à une route et précise
  - Comment la route est trouvée:
    - Route connectée ou
    - Route définie statiquement ou
    - Route définie par un protocole de routage
    - 0
  - la destination de la route
  - l'interface de sortie du routeur
  - Le prochain tronçon (éventuellement)
  - ...



```
R1#show ip route
<résultat omis>
Gateway of last resort is not set
     10.0.0.0/8 is variably subnetted, 2 subnets, 2 masks
        10.1.1.0/24 [90/2170112] via 209.165.200.226, 00:00:05,
        serial0/0/0
        10.1.2.0/24 [90/2170112] via 209.165.200.226, 00:00:05,
        serial0/0/0
     192.168.10.0/24 is variably subnetted, 2 subnets, 3 masks
        192.168.10.0/24 is directly connected, GigabitEthernet0/0
        192.168.10.1/32 is directly connected, GigabitEthernet0/0
     192.168.11.0/24 is variably subnetted, 2 subnets, 3 masks
        192.168.11.0/24 is directly connected, GigabitEthernet0/1
        192.168.11.1/32 is directly connected, GigabitEthernet0/1
     209.165.200.0/24 is variably subnetted, 2 subnets, 3 masks
        209.165.200.224/30 is directly connected, Serial0/0/0
        209.165.200.225/32 is directly connected, Serial0/0/0
```

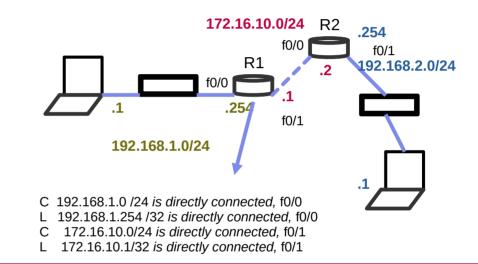
# Comment définir la table de routage d'un routeur

Les routes <u>directement connectées</u> sont automatiquement insérées dans la table de routage

 Exemple : routes 192.168.1.0 et 172.16.10.0 pour le routeur R1

Les <u>routes distantes</u> doivent être spécifiées :

- Soit manuellement : routage statique
- Soit en utilisant un protocole de routage : routage dynamique
- Exemple : la route 192.168.2.0 pour le routeur R1



Pour déterminer la route 192.168.2.0/24 sur **R1**, statiquement, on utilise la commande ip route *R1(config)# ip route 192.168.2.0* 255.255.255.0 f0/1 172.16.10.2

# Routage statique

- Défini par l'administrateur
- Efficace lorsque le nombre de routes à définir est faible ou pour accéder à un réseau spécifique
- Les routes statiques doivent être reconfigurées chaque fois que la topologie change
- Les routes statiques ne sont pas annoncées sur le réseau donc offre une meilleure sécurité
- Les routes statiques optimisent la bande passante
- Cependant, le routage statique peut être fastidieux pour l'administrateur(configuration, maintenance et mise à jour) et présente des risques d'erreurs

## Décomposition d'un réseau en plusieurs sousréseaux

#### Pourquoi décomposer un réseau en sous-réseaux ?

- Pour réduire le domaine de diffusion
  - les nombreux messages de diffusion ralentissent le fonctionnement du réseau
  - il faut alors créer plusieurs domaines de diffusion plus petits
- Pour mettre en œuvre de la sécurité entre des groupes d'utilisateurs

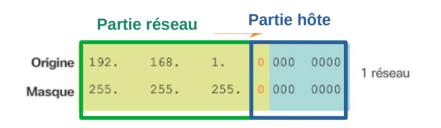
## Comment décomposer un réseau en plusieurs sousréseaux ?

On peut décomposer un réseau en sous-réseaux, de deux manières principales :

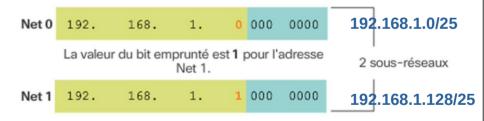
- en sous-réseaux de taille égale : FLSM (Fixed Length SubnetMask)
- en sous-réseaux de tailles différentes : VLSM (Variable Length Subnet Mask)

# Décomposition en sous-réseaux de même taille (1/2)

- Exemple:
- Soit le réseau 192.168.10.0/24
- On veut le subdiviser en 2 sousréseaux
- Pour avoir 2 sous-réseaux, il faut emprunter 1 bit à la partie hôte
- La longueur du préfixe devient 24+1=25 :
- masque sous-réseaux de Net0 et Net1: 255.255.255.128



La valeur du bit emprunté est 0 pour l'adresse Net 0.



Les nouveaux sous-réseaux ont le MÊME masque de sous-réseau.

# Représentation des sous-réseaux

Réseau avant subdivision

192.168.10.0/24 192.168.10.1/24 192.168.10.254/24

Réseau après subdivision 192.168.10.0/25 192.168.10.1/25 192.168.10.126/25 192.168.10.128/25

# Décomposition en sous-réseaux de même taille (2/2)

- On veut subdiviser le réseau 192.168.10.0/24
- en 4 sous-réseaux
- Pour avoir 4 sous-réseaux, il faut emprunter 2 bits à la partie hôte

#### Conclusion

- Dans ce chapitre, nous avons étudié la communication dans une interconnexion de réseaux.
- Pour communiquer avec un réseau distant, une machine
  - Doit être configurée dans le même réseau que les hôtes locaux
  - Doit avoir une adresse réseau différente des hôtes distants
  - Doit posséder en plus de son adresse IP et de son masque de sous-réseau, une passerelle par défaut configurée dans le même réseau
  - Généralement des adresses IP privées sont configurées sur les réseaux
  - Et lorsque les machines communiquent sur Internet les adresses privées sont traduites en adresses publiques pour que les paquets puissent circuler sur Internet
- Lorsque des réseaux ne sont pas directement connectés, il faut définir les routes pour les atteindre : c'est le routage.
- Lorsqu'un réseau très grand, il est souvent préférable de le subdiviser en plusieurs sous-réseaux pour réduire les trafics de contrôle et pour faciliter sa gestion