

Réseaux virtuels

cours@urec.cnrs.fr



Réseaux virtuels

- 1997 : Jean-Paul Gautier
- modifications
 - 1998 : Jean-Paul Gautier

- Evolution des réseaux
- Qu'est ce qu'un réseau virtuel (VLAN)
- Les VLANs et les standards
- Règles de "design"
- Administration des VLAN's

Evolution des ressources CPU

- Evolution

- En 1980 Vax 780 1 Mips

- En 1996 IBM Power Station 590 117

- DEC 3000 model 800 138

- SUN SS20 89

- Intel Xpress Deskside 100

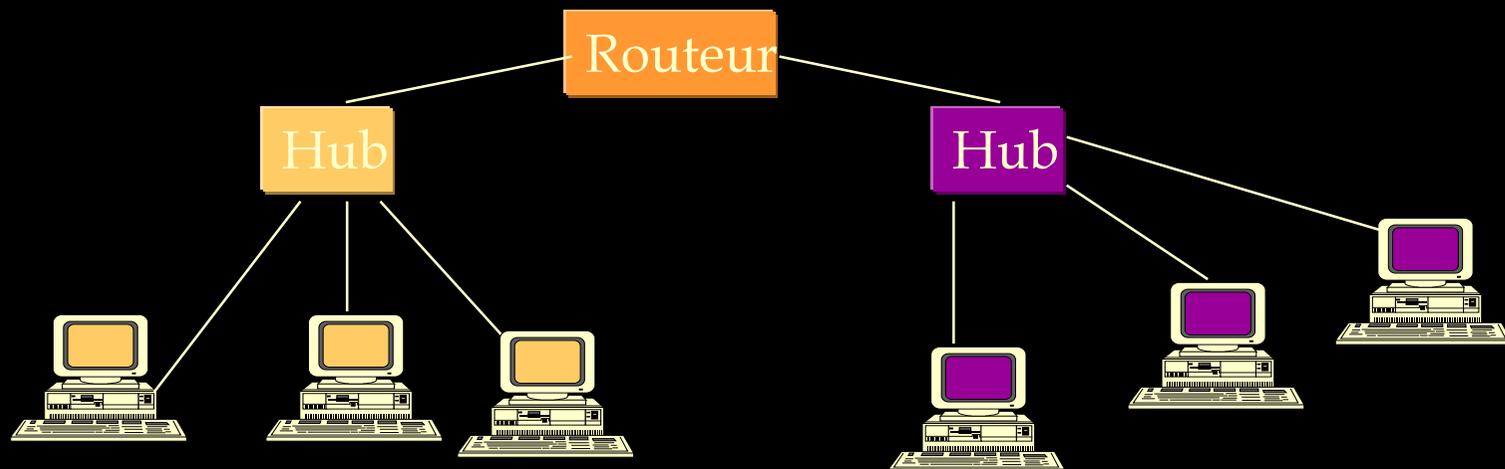
- Autorisent les applications distribuées

Evolution des applications

- Basées auparavant sur du texte, elles incluent maintenant la voix, les images, la vidéo
 - exemple : Mail avec MIME
- W W W
- De nouvelles exigences
 - Qualité de services (QoS)
 - Temps Réel ou Play-Back
 - Point à point ou Multipoint
 - Vidéoconférence, enseignement à distance, "kiosques"

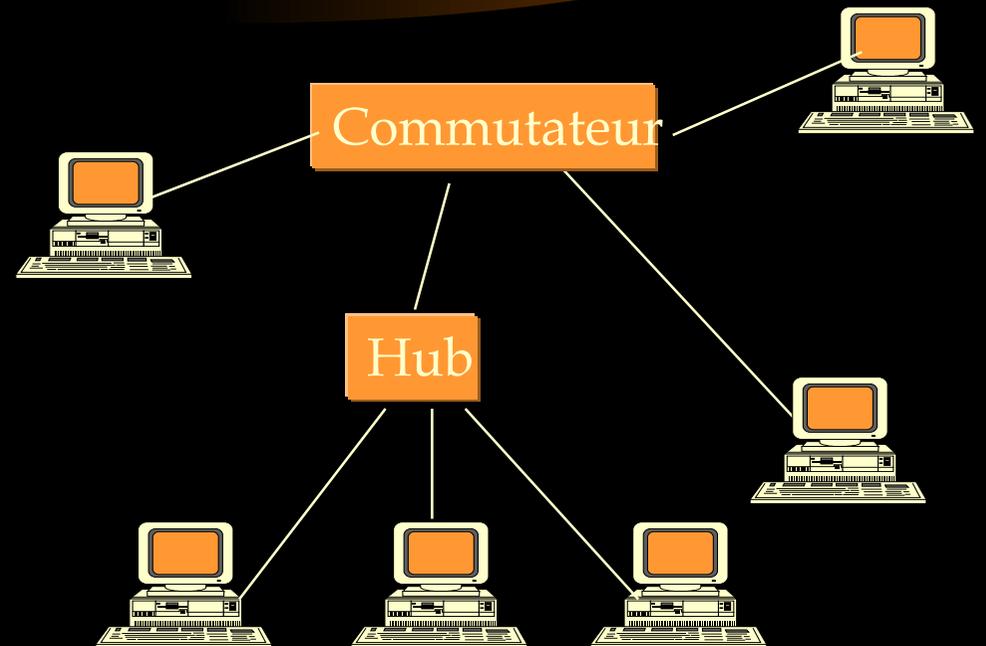
Les réseaux partagés : contraintes

- Les sous-réseaux sont liés aux hubs
- Les utilisateurs sont groupés géographiquement
- Pas de sécurité sur un segment
- Plan d'adressage difficile
- La mobilité entraîne un changement d'adresse



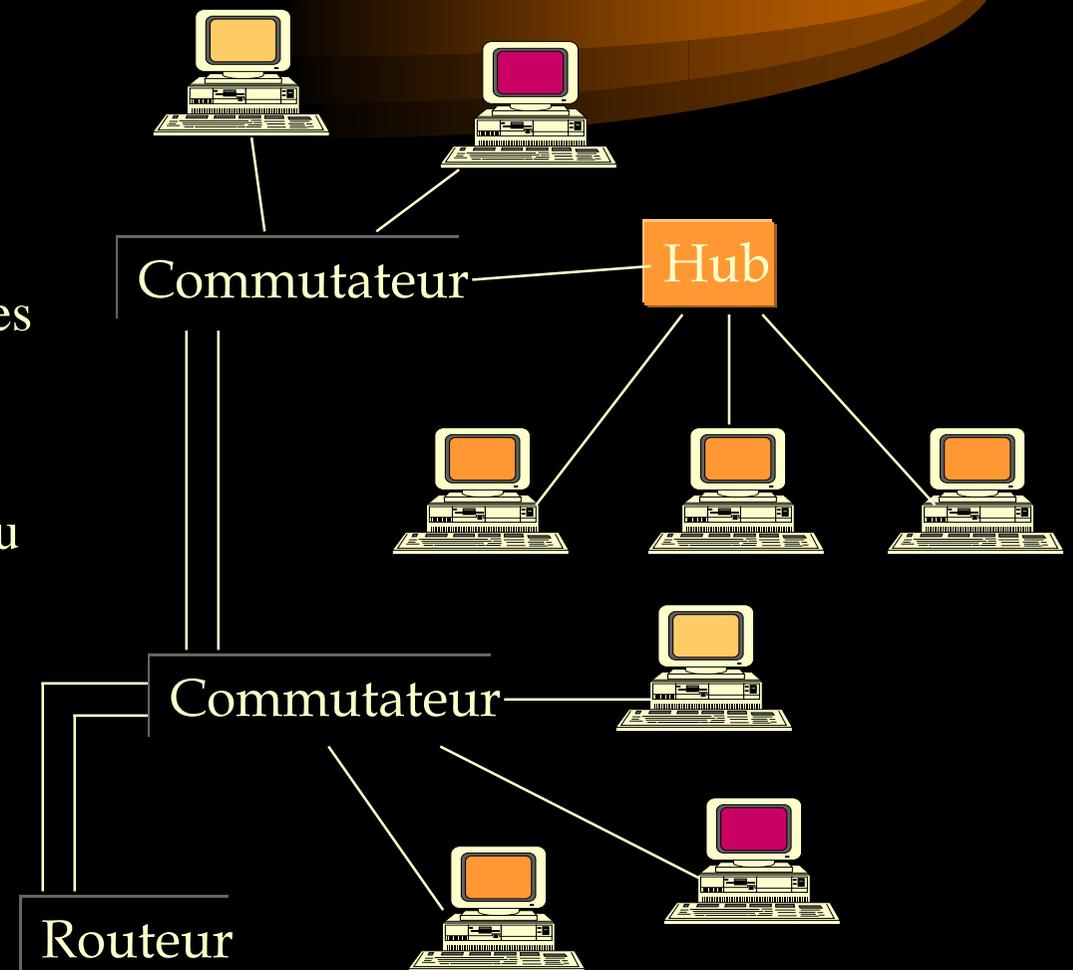
La commutation

- Meilleur accès au média
 - bande passante dédiée,
 - moins de conflits d'accès
 - collisions réduites
- Le trafic est dirigé vers la station spécifiée
- Les "broadcast" sont diffusés plus vite
- L'évolutivité reste un problème



Le réseau local commuté

- Domaines de collisions réduits
- Intelligence dans le port du commutateur
- Les frontières physiques disparaissent
- Regroupement logique des utilisateurs
- Meilleur contrôle de la bande passante et des changements dans le réseau
- Centralisation de l'administration
- Routeur pour la communication inter-réseau



Technologies commutées

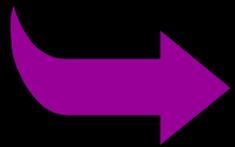
- Ethernet commuté 10/100 Mbps
- Gigabit Ethernet (IEEE 802.3z)
- Token ring commuté 4/16 Mbps
- FDDI/CDDI commuté 100 Mbps

Caractéristiques communes

- Modes Half -Duplex & Full-Duplex
 - Cut-Through & Store and Forward
 - Commutateur = Pont multi-ports
-
- ATM (155 Mbps, 622 Mbps, 2.4 Gbps), circuit virtuel

Qu'est ce qu'un réseau virtuel

- Trois nécessités pour introduire le concept
 - Limiter les domaines de broadcast
 - Garantir la sécurité
 - Permettre la mobilité des utilisateurs

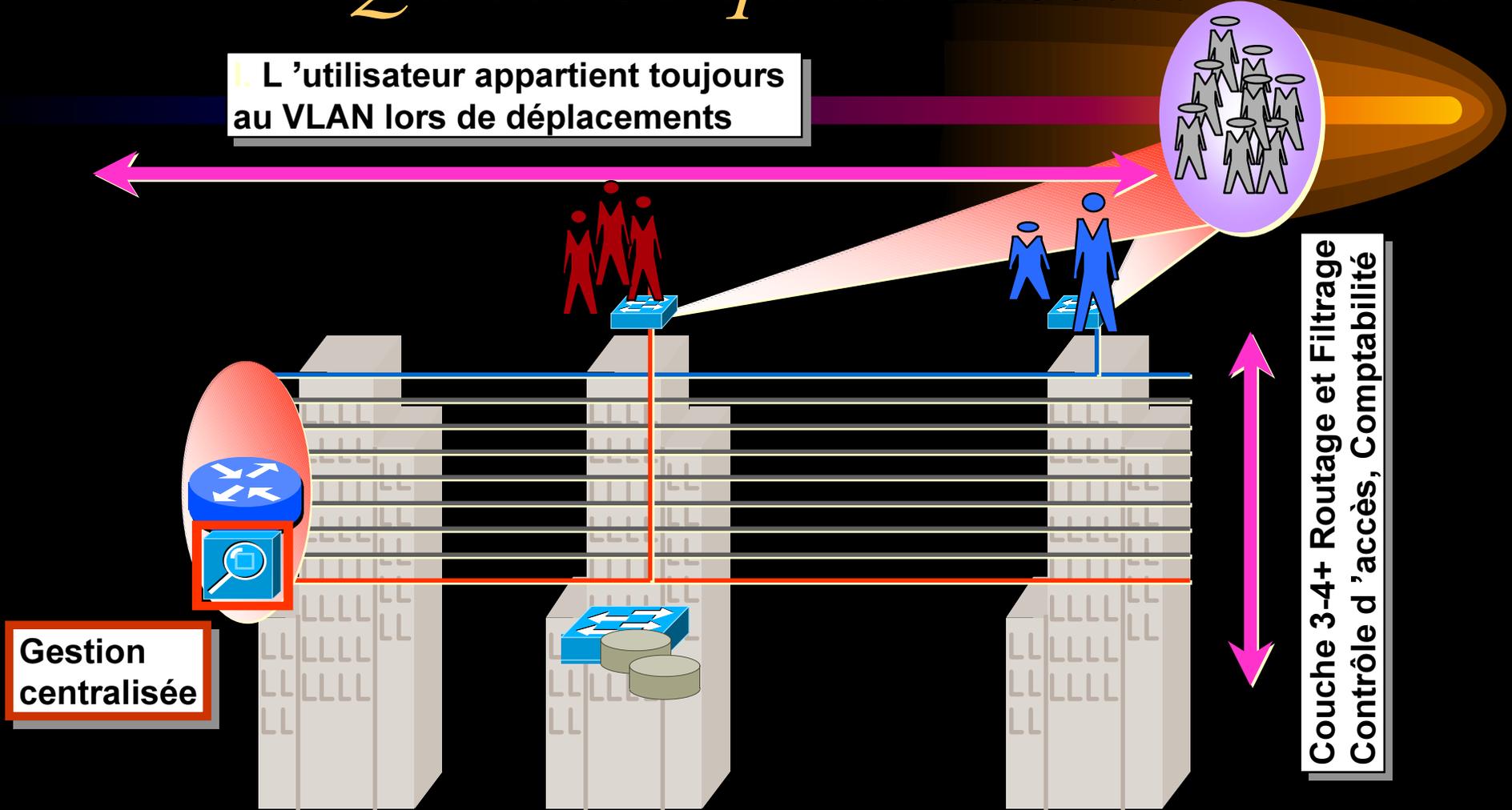


Une nouvelle manière d'exploiter la technique de la commutation pour donner plus de flexibilité aux réseaux locaux

c 'est un réseau logique

Qu'est ce qu'un réseau virtuel

L'utilisateur appartient toujours au VLAN lors de déplacements

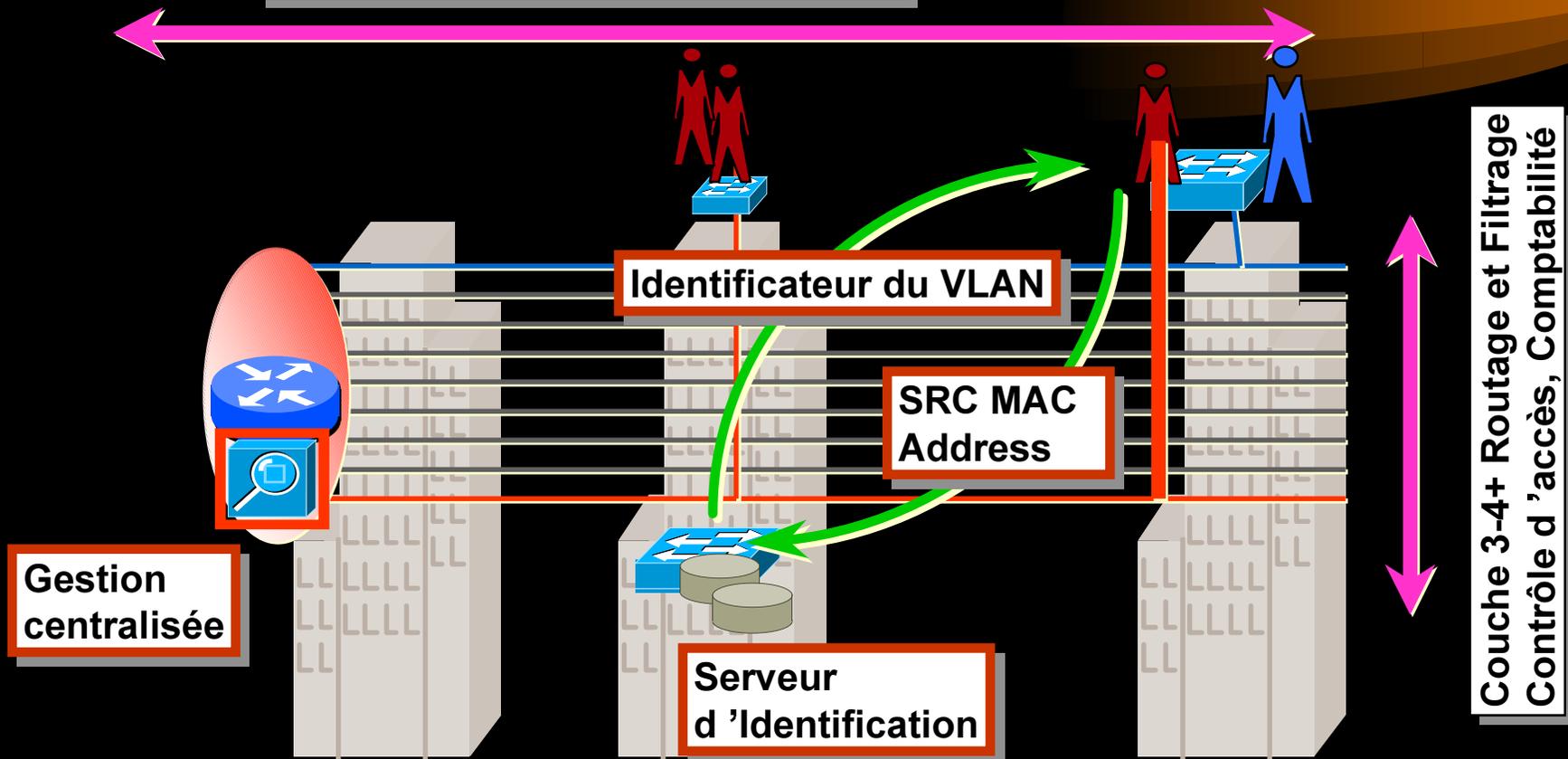


Gestion centralisée

Couche 3-4+ Routage et Filtrage
Contrôle d'accès, Comptabilité

Qu'est ce qu'un réseau virtuel

L'utilisateur appartient toujours au VLAN lors de déplacements



Le réseau virtuel (VLAN)

- Permet la gestion dynamique de la mobilité
- Permet a des utilisateurs géographiquement dispersés de partager des données
- Maintient la sécurité
- Conserve les domaines de broacast traditionnels des LANs
- Requiert une couche 3 pour la communication entre VLANs

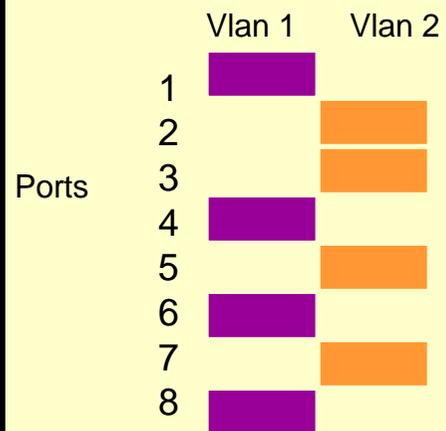
Réseaux virtuels : Plusieurs types

1ère Génération de la technologie VLAN

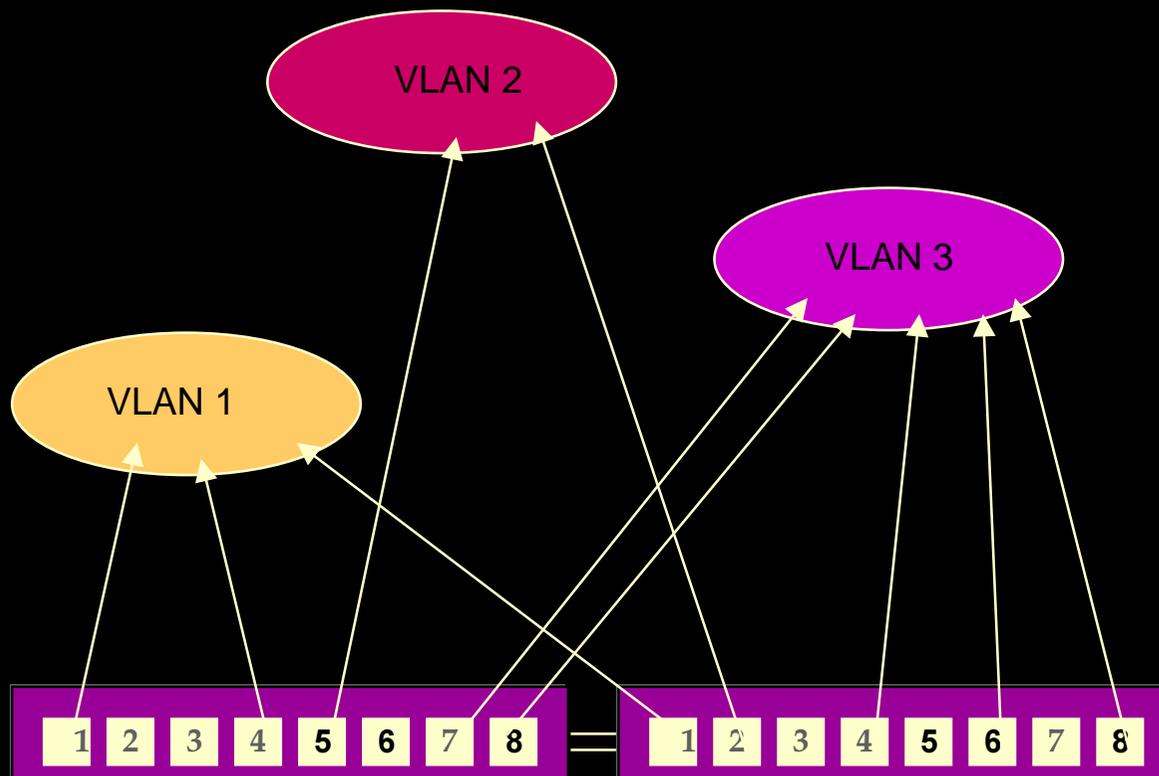
2ère Génération de la technologie VLAN

VLANs de niveau 1

Groupe de segments



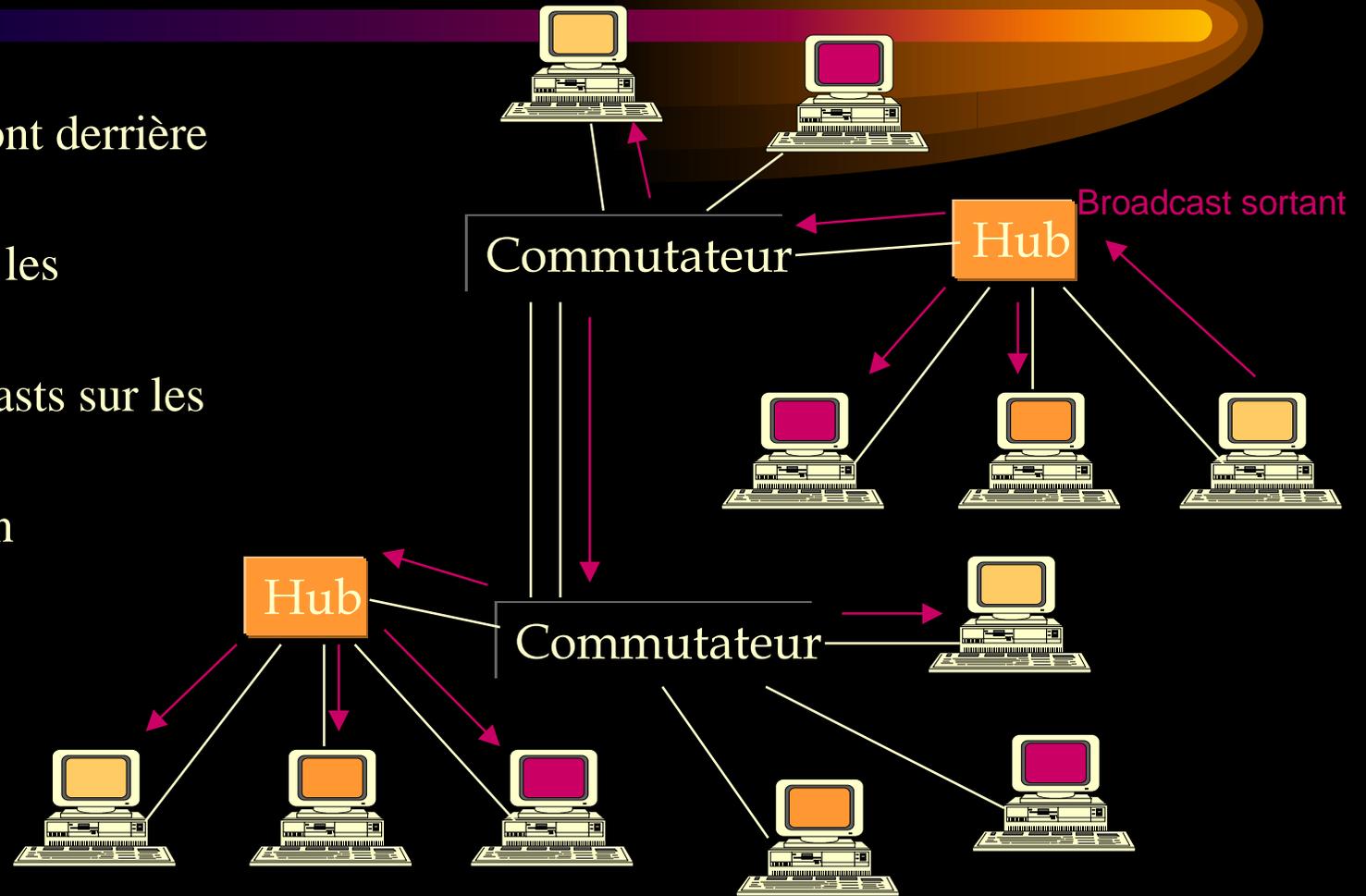
Appartenance par port



- Association port-utilisateur
Association port-segment
- Ne nécessite pas de recherche si fait par des ASICs
- Aucun paquet ne quitte son domaine
- Sécurité maximale entre VLANs
- Facilement contrôlable dans le réseau

Plusieurs VLANs par port ?

- Quand plusieurs clients sont derrière le même port
- Nécessitent de rechercher les adresses
- Pas de filtrage des broadcasts sur les segments partagés
- Beaucoup d'administration



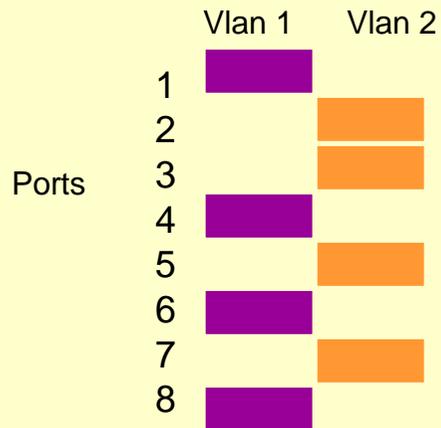
Réseaux virtuels : Plusieurs types

1ère Génération de la technologie VLAN

2ème Génération de la technologie VLAN

VLANs de niveau 1

Groupe de segments



VLANs de niveau 2

Groupe d'adresses Mac

Vlan 1	Vlan 2
0525de78ad2c	205678ae10a6
0a20487541ed	7247ef1dc52a
0b4cf246371d	02602909a214
12df467852ce	2084dcb1a705

Chaque adresse Mac appartient à un seul VLAN,
Plusieurs VLAN par port autorisés

Appartenance par adresse MAC

- Filtrage requis
 - *impact sur les performances*
- Echange des tables d'adresses des VLANs entre les commutateurs
 - overhead dû à l'administration

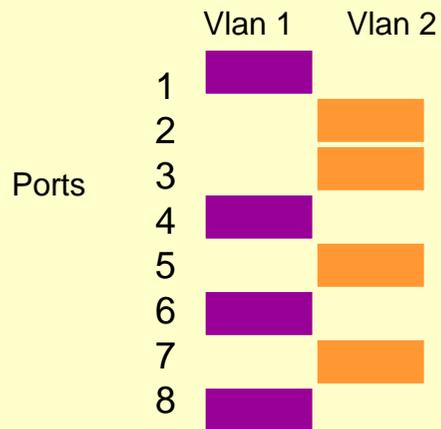
Réseaux virtuels : Plusieurs types

1ère Génération de la technologie VLAN

2ère Génération de la technologie VLAN

VLANs de niveau 1

Groupe de segments



VLANs de niveau 2

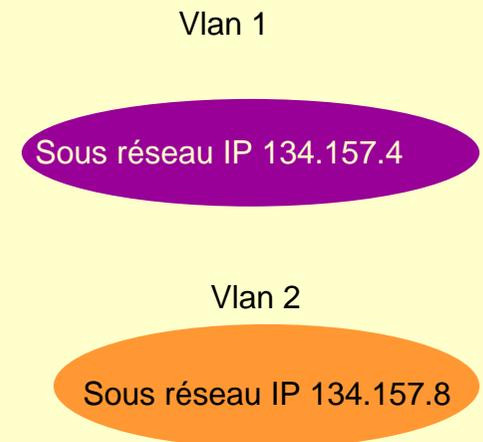
Groupe d'adresses Mac



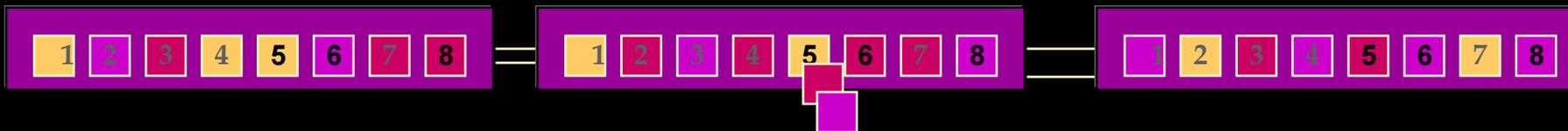
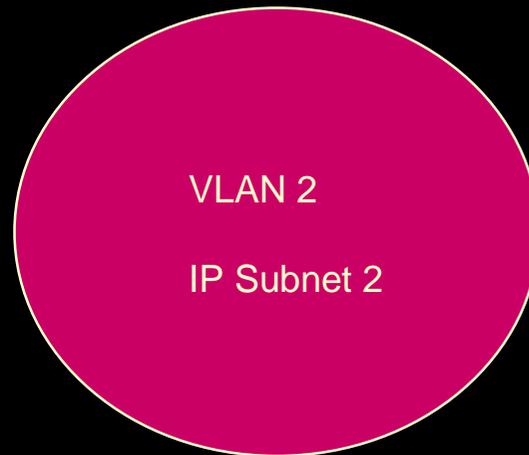
Chaque adresse Mac appartient à un seul VLAN,
Plusieurs VLAN par port autorisé

VLANs de niveau 3

Sous-réseau protocolaire (ex IP)



Appartenance par sous-réseau



Appartenance par sous-réseau

- Domaine de broadcast de niveau 2 automatiquement construit sur l'adresse de niveau 3.
- Pas d'administration manuelle des VLANs
- Uniquement avec les protocoles routables

- Simplicité des VLANs par port (statique)
- Facilité d'administration des VLANs par port (dynamique)
- Intérêt des VLANs par sous-réseau pour les protocoles routables et des VLANs par adresse MAC pour les protocoles non routables
- Administration centralisée

Utilisation des VLANs aujourd'hui

- Gestion du trafic broadcast et multicast
- Centralisation des serveurs
 - administration, sécurité
- Isolement de certaines applications
 - protection du "backbone"
- Administration centralisée
 - groupes logiques d'utilisateurs
 - contrôle de chaque utilisateur, chaque port, chaque commutateur

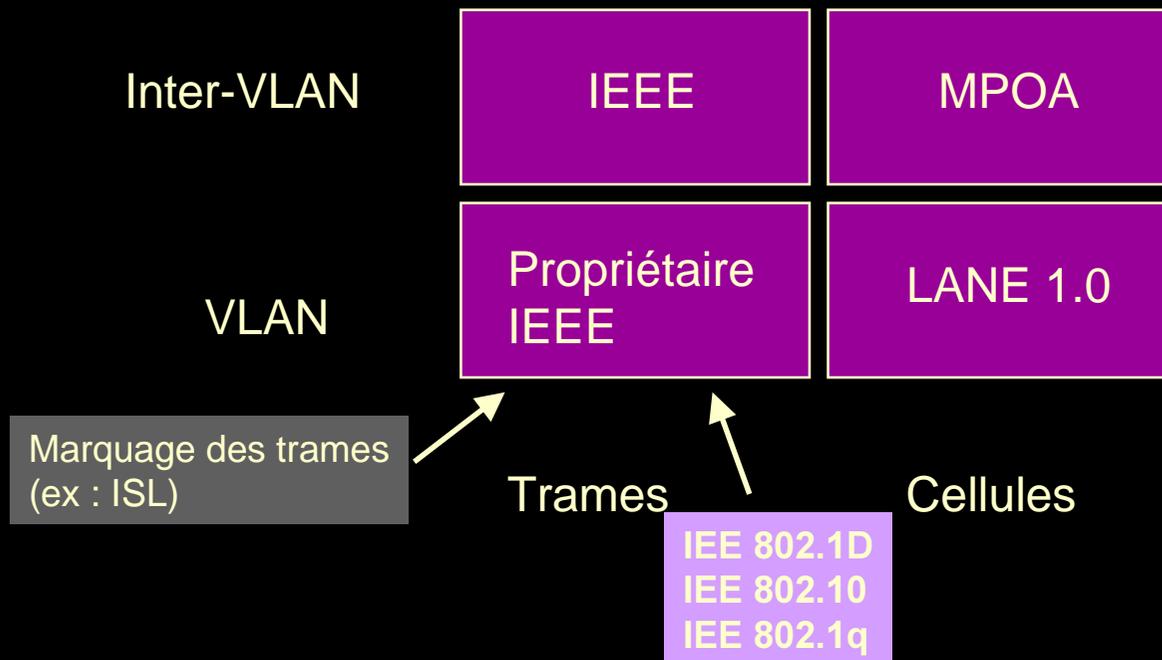
Evolutions

- Automatisation des déplacements, des ajouts, des changements
 - serveurs de configuration
 - enregistrement
 - base de données centralisée
 - requêtes de configuration des commutateurs basées sur les nouvelles adresses MAC enregistrées.
- Contrôle
 - services sur les VLANs liés aux applications
 - accès basé sur des règles centralisées
 - requiert de "l'intelligence" dans les équipements
- Réseaux de cellules ou de trames

Composants des VLANs

- Commutateurs
- Routeurs
- Serveurs
- Administration

VLAN et standards



Transparent Bridge

- Présence de ponts transparents aux stations.
- Toutes les décisions de routage, au niveau 2, sont exclusivement faites par les ponts.
- Un pont maintient une base de données pour l'aiguillage des trames : « Forwarding Data Base (FDB) »

IEEE 802.1D Transparent Bridge

Infos relatives aux stations actives : chaque entrée est associée à un *inactive timer*

Forwarding Data Base

@ station	port
1	1
2	1
3	2
4	2
5	2
6	2

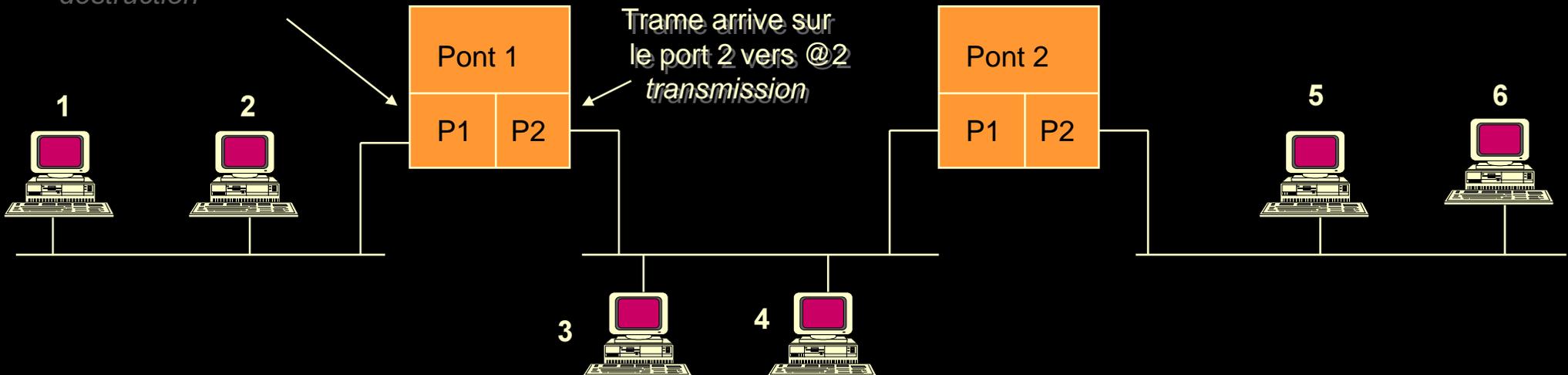
Forwarding Data Base

@ station	port
1	1
2	1
3	1
4	1
5	2
6	2

Indique le port de sortie

Trame arrive sur le port 1 vers @2
destruction

Trame arrive sur le port 2 vers @2
transmission



- Autoapprentissage

- à la mise en service : FDB vide

- réception d'une trame

- @ source et le port d'arrivée dans la FDB

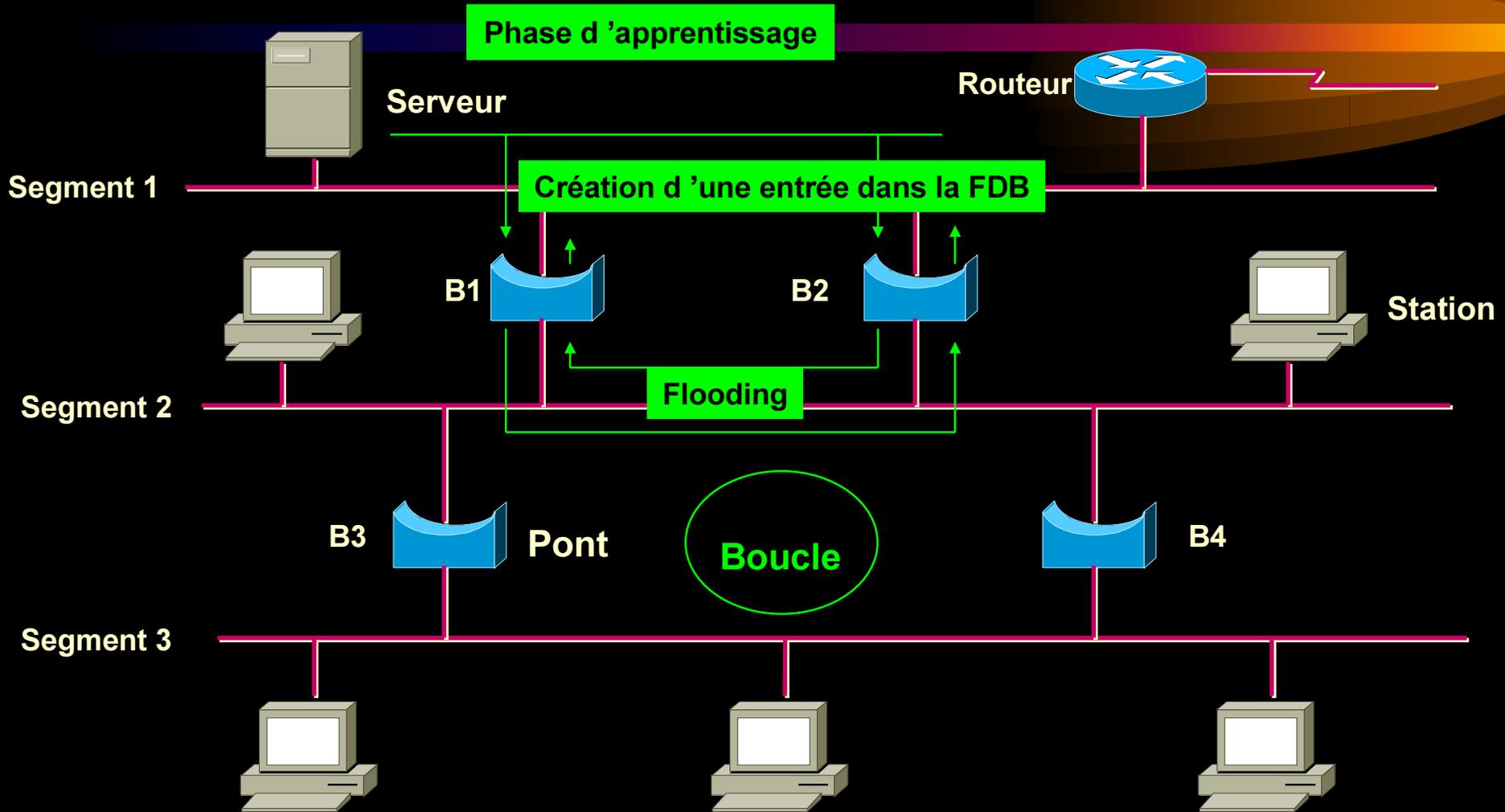
- port de transmission inconnu : copie de la trame sur tous les autres ports (mécanisme de *flooding*)

- tous les segments sont concernés

=> convergence rapide du processus (spanning tree)

IEEE 802.1D

Les boucles



Solution au problème du bouclage : Algorithme du spanning Tree

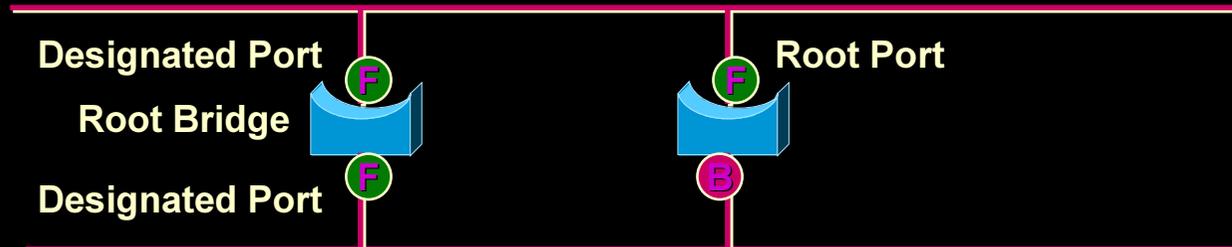
Spanning Tree

Concepts

- **BPDU**
 - Bridge protocol Data Unit
- **Bridge Types**
 - Root Bridge
 - Designated Bridge
- **Port Types**
 - Root Port
 - Designated Ports
- **Port States**
 - Blocking
 - Listening
 - Learning
 - Forwarding

Spanning Tree

Segment 1



Segment 2



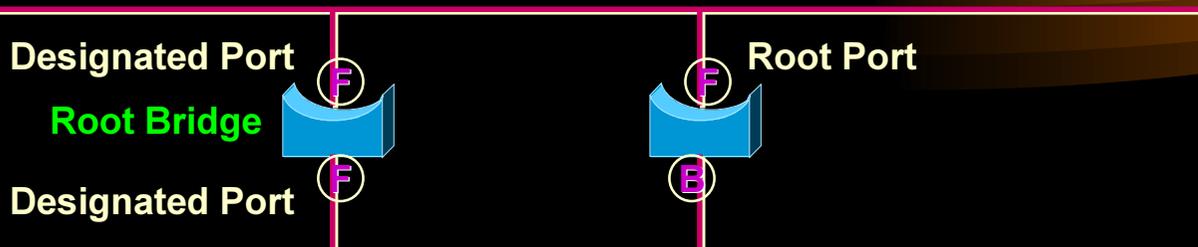
Segment 3

 Blocked Port  Forwarding Port

Spanning Tree

Root Bridge

Segment 1



Segment 2



Segment 3

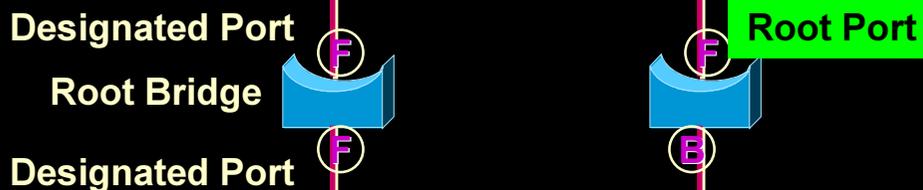
(B) Blocked Port (F) Forwarding Port

- Un par réseau
- Processus d'élection
- Confirmé/Elu à intervalle régulier
- Configure les timers des autres ponts
- Tous les autres ponts calculent le chemin le plus court vers le « root bridge » (« least root path cost »)

Spanning Tree

Root Port

Segment 1



Segment 2

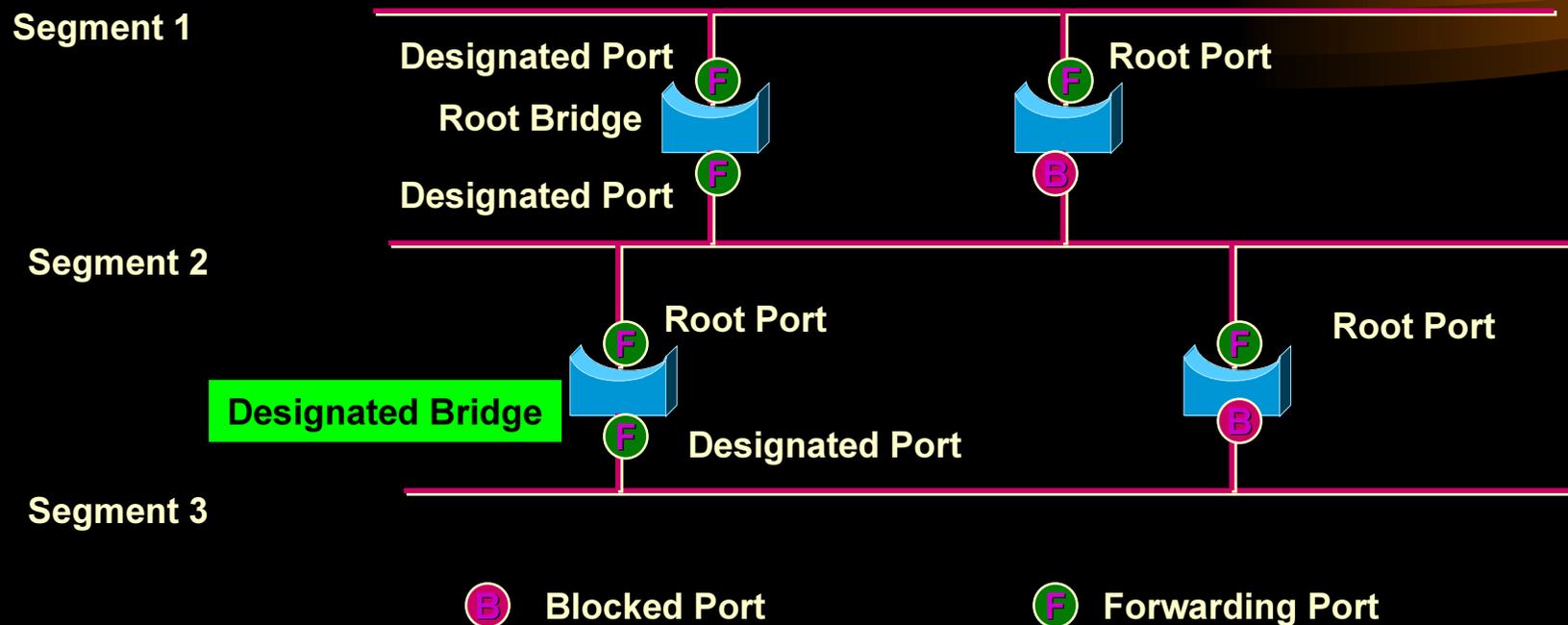


Segment 3

(B) Blocked Port (F) Forwarding Port

- Un port pont
- Port au « least root path cost »
- Il reçoit toutes les BPDU envoyées par le « root bridge »
- Etat du port : jamais bloquant

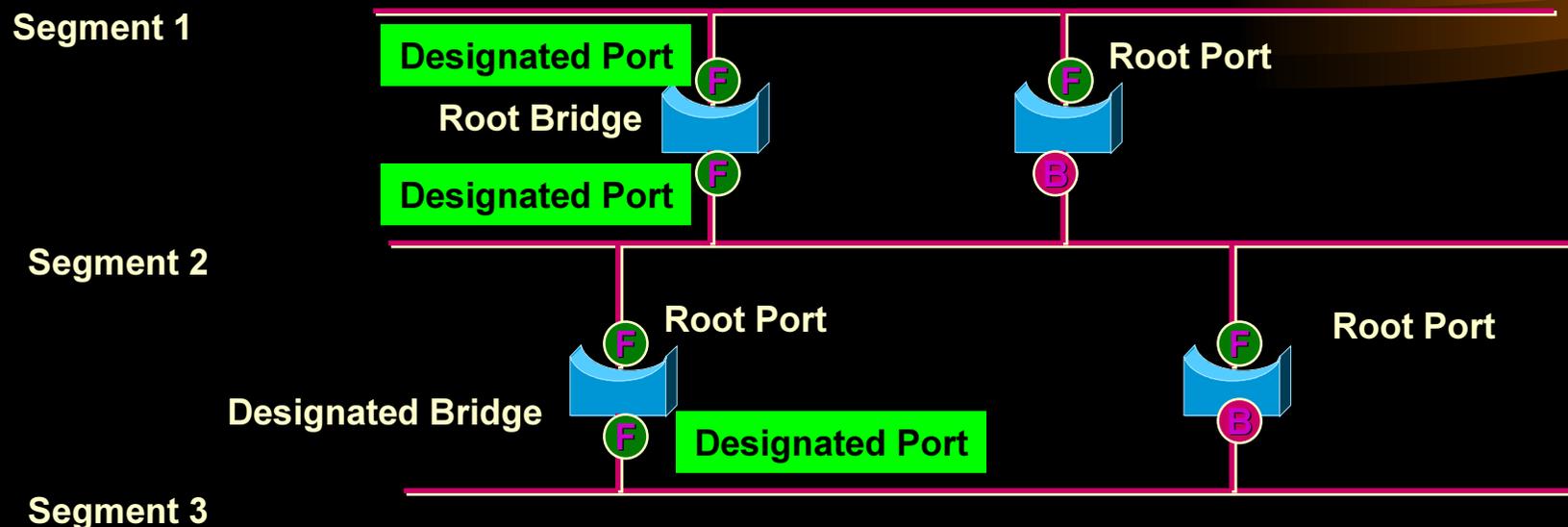
Designated Bridge



- Au moins un par segment : transmet les trames sur chaque segment
- Le root bridge est toujours « Designated bridge » pour le segments qu 'il connecte
- Toujours le pont avec le plus court chemin vers le « root bridge »

Spanning Tree

Designated port

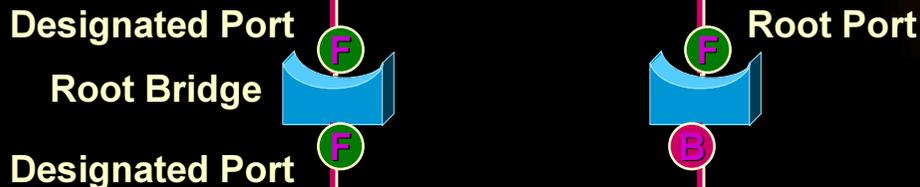


- Port connectant le « Deignated Bridge » au segment, choisi
- Tous les trafics qui sortent du segment
- Transmission de BPDU vers les autres ponts
- Jamais dans un état bloquant

Spanning Tree

Port States

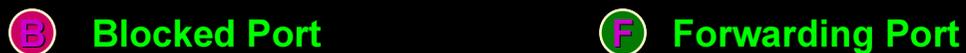
Segment 1



Segment 2



Segment 3



- Blocking : Pas de trafic à travers ce port, reçoit seulement les BPDU
- Listening : Pas de trafic à travers ce port, stoppe les BPDU reçues
- Learning : Pas de trafic à travers ce port, construit sa FDB
- Forwarding : Trafic utilisateur, transmission et réception de BPDU

Spanning Tree

Paramètres de configuration

- Paramètres réseau

- Hello interval

- Fréquence à laquelle un « designated port » envoie des BPDU, 2 s par défaut.

- Forward delay

- Passage de l'état « listening, learning » à l'état « forwarding », 15 s par défaut

- Max age

- Pseudo TTL pour les BPDU

- Bridge priority (per bridge)

- Intervalle 1-32768, valeur par défaut 32768

- Paramètres liés au port

- Port cost

- Coût de transmission d'une trame sur un segment

- Path cost

- coût total vers le « root bridge »

- lors de l'envoi d'une BPDU, le « port cost » du port précédent qui a reçu la BPDU est ajouté

- Par défaut : 1000/Débit en Mbps

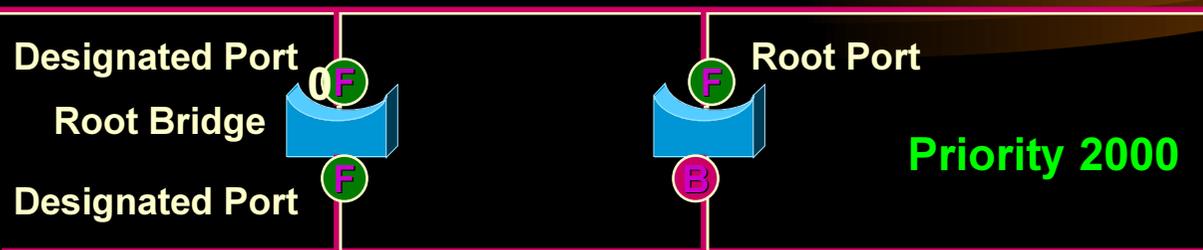
- 10 Base T = 100, 100 Base FX, FDDI = 10, ATM = 6

- Port priority

Spanning Tree

Segment 1

Priority 1000



Priority 2000

Segment 2

Priority 3000



Priority 32768

Segment 3

(B) Blocked Port

(F) Forwarding Port



All ports have a cost of 100

- Messages de changement de topologie
- En direction du « root bridge »
- Envoyés à chaque transition d'un port dans l'état « forwarding ».

IEEE 802.10



- IEEE 802.10 correspond aux besoins de segmentation du trafic et de sécurité dans les réseaux LAN/MAN
 - à la base, gestion des Groupes Fermés d'Abonnés
- Indépendance vis à vis des équipements intermédiaires
- Son utilisation semble être limité à FDDI

IEEE 802.1p

- Extension de IEEE 802.1D pour le support dans les LANs "bridgés"
 - Classes de trafic
 - priorisation du trafic dans les commutateurs
 - permettre le trafic temps réel dans les commutateurs
 - la priorité est alloué
 - au niveau MAC sur le protocole (ex 802.3)
 - au niveau des adresses MAC des entités
 - pas de QoS, pas de contrôle de flux
 - Filtrage dynamique du multicast
 - protocole GARP
 - Generic Attribute Registration Protocol*
 - identique à IGMP mais au niveau 2
 - Internet Group Management Protocol*

Virtual Bridged Local Area network

- Standard VLAN pour des LAN commutés/bridgés
- Construit sur IEEE 802.1D et IEEE 802.1P
- Marquage des trames
 - Etiquette implicite
 - Pas d'étiquette dans la trame
 - Appartenance d'une trame à un VLAN basée sur son contenu (@MAC,@IP) et le port
 - Etiquette explicite
 - Etiquette dans la trame
- Supporte la priorisation
- Draft Standard P802.1Q/D11

Virtual Bridged Local Area network

- Trame IEEE 802.3



Tag Header

User Priority

VID

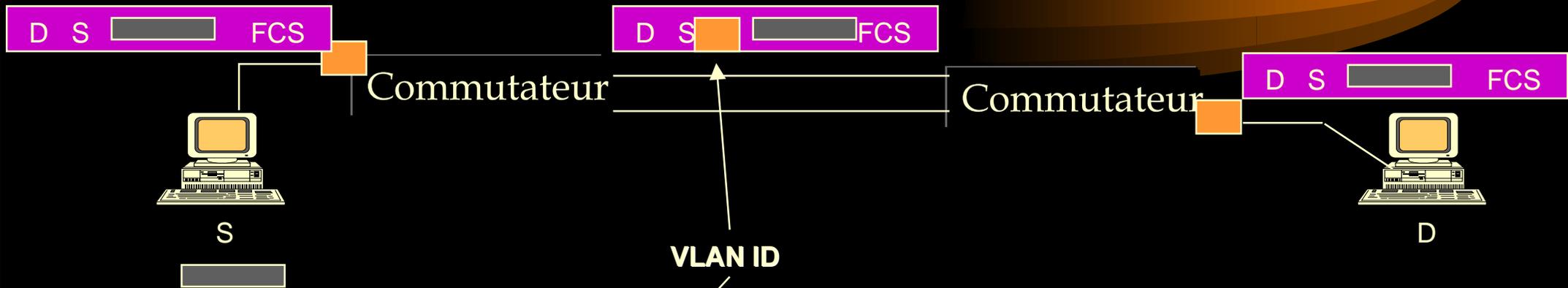
12 bits = 4096 identificateurs

VID VLAN Identifier

CFI Canonical Format Indicator

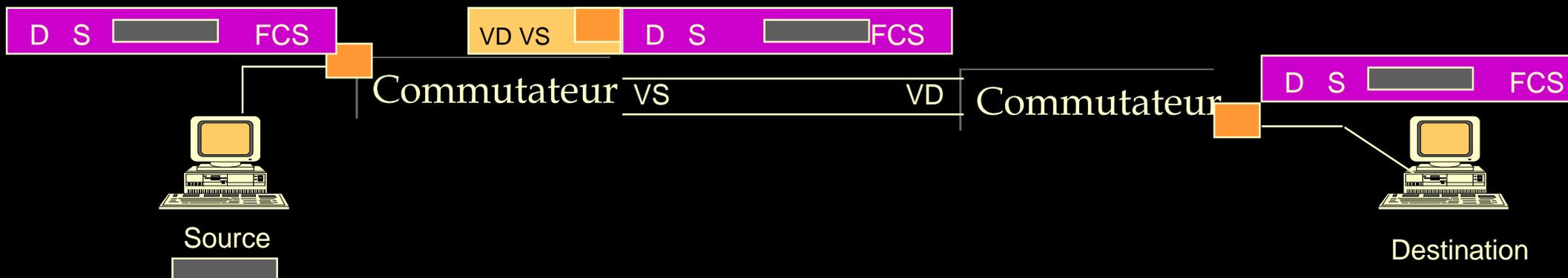
Etiquette explicite

Etiquetage à 1 niveau : simple marquage des trames



Etiquette fabriquée

Etiquetage à 2 niveaux : Base pour Multiprotocol Over LAN Orienté Backbone



Règles de design des VLAN

- Questions ?
 - nombre d'utilisateurs ?
 - plan du campus
 - les utilisateurs qui partagent des données sont-ils géographiquement proches ?
 - plan de câblage du campus
 - les changements sont-ils le fait de départements ou d'utilisateurs isolés ?
 - quel est le trafic sur le campus ?
 - les ressources sont centralisées ou distribuées ?
 - applications multimédia en perspectives ?

Le "backbone"



- Choix de la technologie
 - Fast ethernet
 - Gigabit ethernet
 - ATM 155 Mbps, 622 Mbps (PNNI Phase 1)
- Ne doit jamais être saturé
 - règle des 80/20
 - garantir un bon temps de réponse aux applications
- Liens multiples
 - répartition de charge
 - redondance
- Evolution et stabilité
 - Spanning Tree par VLAN

Les "broadcasts"

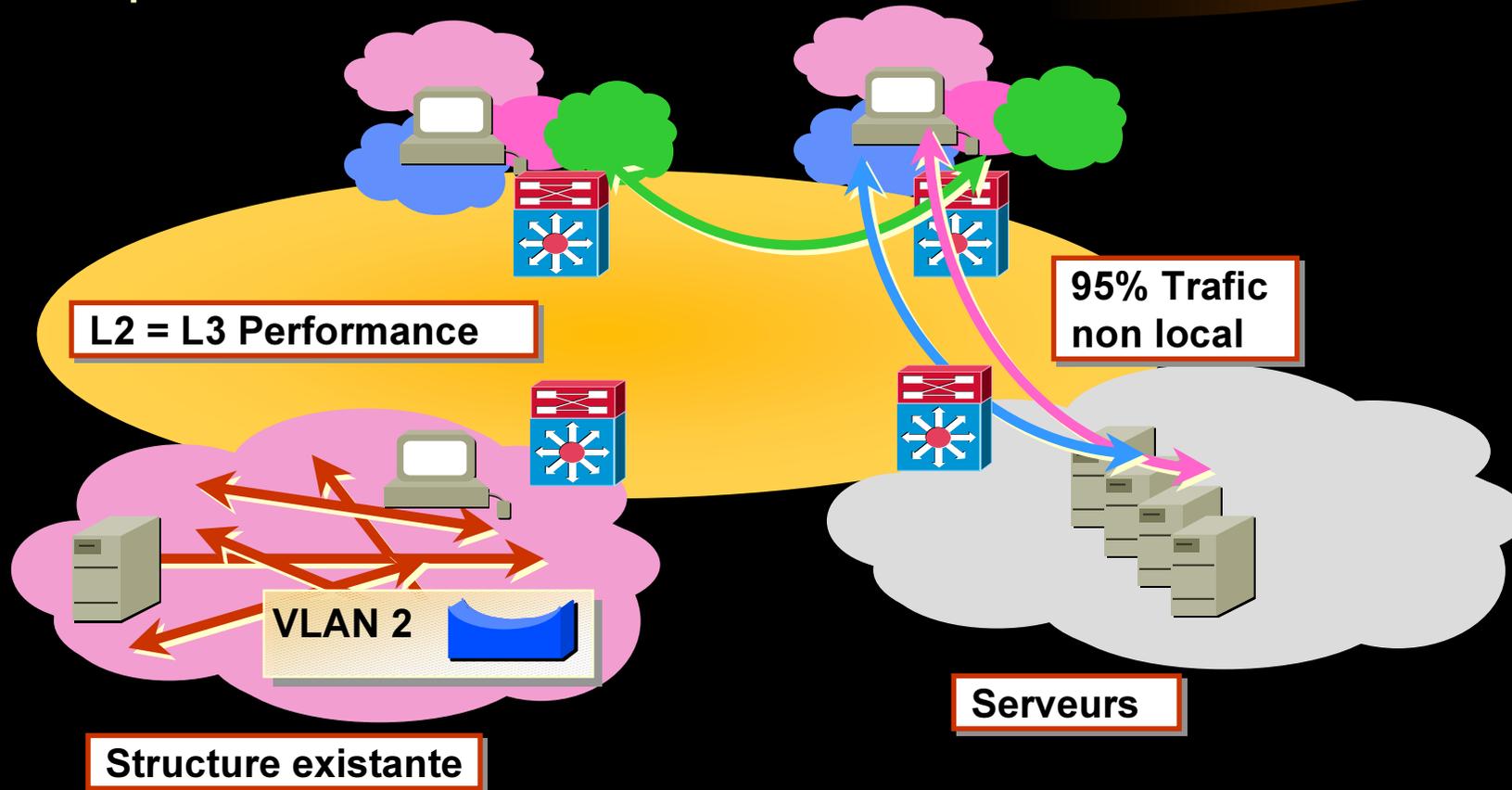
- Les broadcasts et les multicasts interrompent tous les matériels sur le réseau
 - traitement au niveau du CPU
- Taille d'un domaine de broadcast
 - IP < 500 stations
 - la classe C est un moyen pratique de limitation
 - IPX < 300 stations
 - Appletalk < 200 stations

Accès à des serveurs d'applications

- Serveurs centralisés géographiquement
 - liaisons haut-débit
- Les groupes de travaux, les services sont séparés logiquement avec des serveurs dédiés.
- Liens haut-débit pour interconnecter les VLANs
 - Le routage et la sécurité se font au niveau 3
- Architecture indépendante des technologies
 - LAN, ATM

Campus Architecture VLAN

- Commutateurs multi-niveaux L2-L3
- Contrôle par « Access Lists »
- Services haute-performance



Architecture VLAN

- Les utilisateurs sont membres d'un VLAN donné, indépendamment des déplacements physiques.
- Chaque VLAN peut avoir un jeu de règles de sécurité pour l'ensemble de ses membres.
- Aujourd'hui, le trafic est principalement local, les performances des commutateurs de niveau 3 ne sont pas requises.

Administration des VLANs

- Disposer d'outils graphiques
 - "Drag & drop" pour la configuration des ports
 - Suivi de configuration par VLAN
 - à travers le réseau
 - topologie par VLAN
 - Mise en oeuvre et configuration centralisées
 - Configuration des liens redondants basée sur des chemins préférentiels
 - Outils pour "régler" le réseau
 - problème de la visibilité dans les réseaux commutés

Administration des VLANs

Analyse de trafic
 Surveillance active
 Défaillances
 Rapports d'activité

RFC 2222

