# Architecture réseau et filtrage des flux

Filtrage de flux
Traduction d'adresse et redirection
Cloisonnement des sous-réseaux
Ajustement des services
Commutateurs administrables

Fabrice HARROUET

École Nationale d'Ingénieurs de Brest

harrouet@enib.fr

http://www.enib.fr/~harrouet/

# Architecture réseau et filtrage des flux

### > Propos

- ♦ Il ne suffit pas de faire fonctionner correctement le réseau (ça c'est facile!)
- ⋄ Répond essentiellement à une problématique de sécurité
  - Antagoniste avec le "confort" d'utilisation (compromis à trouver)
- ♦ Limiter l'effet et la propagation des actions malveillantes
  - o Risques techniques et juridiques
- ♦ Repose sur les fonctionnalités de filtrage, traduction et redirection
  - o Cloisonnement des sous-réseaux
  - o N'autoriser que le trafic strictement nécessaire
  - o Décoreller les architectures physique et logique
- ♦ Influe sur la configuration des services
  - o Restrictions sur l'usage des services existants
  - o Introduction de services spécifiques

# Architecture réseau et filtrage des flux

- > Où sont les méchants "hackers-pédophiles-nazis" ?
  - ♦ À l'extérieur, sur *Internet* ?
    - o On ne maîtrise rien, on y accède à nos risques
      - $\rightarrow$  Limiter les sorties (blacklist ...)
    - o On peut limiter les entrées à quelques services exposés (ou rien)
  - ♦ À l'intérieur, quelle confiance accorder aux utilisateurs, aux visiteurs?
    - o Ils peuvent être malveillants à leur insu!
      - → Systèmes trop permissifs infestés de programmes malveillants
    - Destruction ou évasion d'informations sensibles
    - o Hébergement ou relai d'informations "tendancieuses"
    - o Difficile à contrer sans leur interdire complètement le trafic!
    - Vous êtes responsable de ce qui sort de chez vous ! (cf http://sebsauvage.net/safehex.html)

### > Faire respecter une politique de sécurité dans un réseau

- $\diamond$  On utilise un dispositif pare-feu (firewall)
- ♦ Filtrage : bloquer ou autoriser le trafic réseau
  - o À destination de la machine elle-même
  - o Émanant de la machine elle-même
  - Traversant la machine (routeur)
- ♦ Traduction, redirection : modifier les sources/destinations du trafic
- ♦ Repose sur l'analyse des entêtes IP, ICMP, UDP, TCP ...
- ♦ Fonctionnalité du noyau du système, dans la pile TCP/IP
  - o Configurable (voire interopérable) depuis le mode utilisateur

### 

- ♦ Dispositif de filtrage peu évolué (obsolète)
- ♦ Un ensemble de règles à confronter aux packets *IP* 
  - o Porte sur les adresses, le protocole, les ports ...
- ♦ L'analyse de chaque paquet est indépendante des paquets précédents
  - Ne filtre pas grand chose dans la pratique!
- ♦ Exemple un poste client veut consulter des serveurs *HTTP* 
  - ∘ Laisser sortir les paquets *TCP* vers le port 80 (∀ destination)
  - o Le port source du client est dans la plage 49152-65535
  - Il faudrait laisser entrer tous les paquets dans cette plage !
     (serveur → client : acquitement . . . )

### Pare-feu à états (statefull)

- ♦ L'analyse de chaque paquet provoque une mémorisation
  - o Ces informations aident à décider du sort des prochains paquets
  - o La mémorisation a une durée maximale
- $\diamond$  On parle de suivi de communication (conntrack)
- ♦ Exemple un poste client veut consulter des serveurs *HTTP* 
  - $\circ$  Laisser sortir les paquets TCP vers le port 80 ( $\forall$  destination)
  - Le port source du client est dans la plage 49152-65535
  - o Mémorisation de TCP/@\_src/port\_src/@\_dest/port\_dest
  - Autorisation implicite de TCP/@\_dest/port\_dest/@\_src/port\_src
  - Le serveur peut répondre au client
- ♦ De même pour *UDP* et *ICMP*(nb : une connexion *TCP* est facilement identifiable)

### > Séquence de traitement des paquets

- ♦ Exemple de *NetFilter* (*Linux*) ici
- ♦ Plusieurs chaînes :
  - PREROUTING: ce qui arrive sur une interface
  - o INPUT : ce qui est à destination de la machine elle-même
  - o OUTPUT : ce qui émane de la machine elle-même
  - FORWARD: ce qui traverse la machine (routeur)
  - POSTROUTING : ce qui sort par une interface
- $\diamond$  Plusieurs tables:
  - filter : filtrage des paquets
  - onat: traduction d'adresse et redirection
  - o mangle : altération des paquets
  - o raw: exceptions au suivi de communication (rare!)

### > Séquence de traitement des paquets

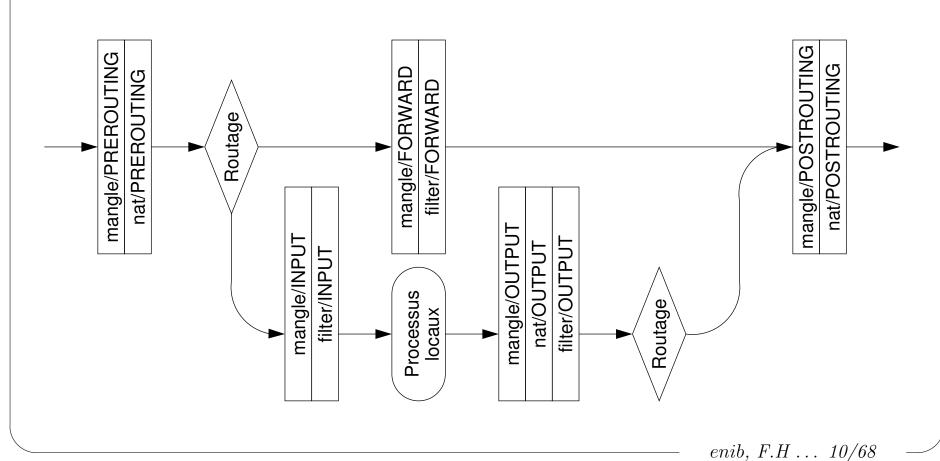
- ♦ Chaque règle de *firewall* concerne une chaîne dans une table
  - o Contient un critère de correspondance avec les paquets (interface d'entrée/sortie, protocole, ports/adresses source/dest. . . . )
  - o Contient une action à effectuer en cas de correspondance (accepter, détruire, traduire, rediriger . . . )
- ♦ Pour chaque paquet à traiter dans une chaîne d'une table :
  - o Les règles sont confrontées une à une au paquet
  - o La première qui correspond emporte la décision
  - o Décision par défaut en cas de non correspondance

### > Séquence de traitement des paquets

- ♦ Chaque table ne peut influer que sur quelques chaînes
  - o filter: INPUT, OUTPUT et FORWARD
  - o nat : PREROUTING, OUTPUT et POSTROUTING
  - $\circ$  mangle: PREROUTING, INPUT, OUTPUT, FORWARD et POSTROUTING
  - o raw: PREROUTING et OUTPUT
- ♦ Possibilité de créer de nouvelles chaînes
  - o Peuvent être invoquées depuis d'autres chaînes
  - o Permet de structurer les règles en cas configuration élaborée

### > Séquence de traitement des paquets

♦ Pour chaque chaîne, dans l'ordre : mangle puis nat puis filter



### 

- Utilisation de la commande iptables (privilèges requis)
- ♦ Action par défaut : iptables -t table -P chaîne action
  - o Action ACCEPT : autorisation par défaut
  - o Action DROP: blocage par défaut
- ♦ Retirer les règles : iptables -t table -F
- ♦ Retirer les chaînes ajoutées : iptables -t table -X
- ♦ Ajout : iptables -t table -A chaîne critère -j action
- ♦ Table filter par défaut si option -t omise
- $\diamond$  Commandes généralement regroupées dans un fichier script
  - o Tout réinitialiser et bloquer par défaut
  - o Si désactivation du *firewall* autoriser par défaut
  - Ajout des règles spécifiques

### 

```
# cat /etc/rc.d/rc.firewall
#!/bin/sh
IFCFG="/sbin/ifconfig"
IPTBL="/usr/sbin/iptables"
EXT_IF=eth0
                                                    EXT
DMZ_IF=eth1
INT_IF=eth2
SRV_IF=eth3
case "$1" in
 'stop')
   disable_firewall="true"
   ;;
   disable_firewall="false"
   IPRE="[0-9]{1,3}\.[0-9]{1,3}\.[0-9]{1,3}\.
   EXT_IP='${IFCFG} ${EXT_IF} | grep "inet addr:" | \
            sed -re s/".*inet addr:(${IPRE}).*"/\\1/'
   if [ -z "${EXT_IP}" ] ; then
     echo "Cannot determine IP address for ${EXT_IF} !"
     disable_firewall="true"
    # ... determine DMZ_IP from DMZ_IF (same way) ...
   # ... determine INT_IP from INT_IF (same way) ...
   # ... determine SRV_IP from SRV_IF (same way) ...
esac
```

```
${IPTBL} -t filter -P INPUT DROP
${IPTBL} -t filter -P FORWARD DROP
${IPTBL} -t filter -P OUTPUT DROP
${IPTBL} -t filter -F
${IPTBL} -t filter -X
${IPTBL} -t nat -P PREROUTING ACCEPT
${IPTBL} -t nat -P POSTROUTING ACCEPT
${IPTBL} -t nat -P OUTPUT ACCEPT
${IPTBL} -t nat -F
${IPTBL} -t nat -X
${IPTBL} -t mangle -P PREROUTING ACCEPT
${IPTBL} -t mangle -P INPUT ACCEPT
${IPTBL} -t mangle -P FORWARD ACCEPT
${IPTBL} -t mangle -P OUTPUT ACCEPT
${IPTBL} -t mangle -P POSTROUTING ACCEPT
${IPTBL} -t mangle -F
${IPTBL} -t mangle -X
#====== Allow everything and exit if disabled ===============
if [ "${disable_firewall}" = "true" ] ; then
 echo "!!!! FIREWALL IS DISABLED !!!!"
 ${IPTBL} -t filter -P INPUT ACCEPT
 ${IPTBL} -t filter -P FORWARD ACCEPT
 ${IPTBL} -t filter -P OUTPUT ACCEPT
 return 0 2>/dev/null || exit 0
fi
# ... specific rules ...
```

### > Critères de correspondance des règles

♦ ∃ de nombreux critères, ceux qui ne sont pas spécifiés sont ignorés

- ♦ Il faut toujours spécifier le plus finement possible!
  - o Permet de n'autoriser que le strict nécessaire

### > Correspondance des règles et suivi de communication

- ⋄ -m state --state NEW
  - Le paquet ne correspond à aucune communication mémorisée
- ⋄ -p tcp --tcp-flags ALL SYN -m state --state NEW
  - Une nouvelle connexion *TCP* doit nécessairement avoir le drapeau SYN
- ⋄ -m state --state ESTABLISHED, RELATED
  - o Le paquet correspond à une communication déjà mémorisée
- ♦ Démarche systématique de filtrage
  - o Autoriser la suite des communications déjà établies
  - Autoriser "finement" les nouvelles communications
- ♦ Les interfaces de réception et d'émission ne sont pas mémorisées (cat /proc/net/nf\_conntrack)
  - o Il faut donc les spécifier pour le suivi des communications

### 

- ♦ Concerne les chaînes INPUT, OUTPUT ou FORWARD de la table filter
- ♦ L'action (-j) est généralement
  - ACCEPT : on laisse le paquet continuer
  - o DROP: on détruit le paquet
  - REJECT : DROP + envoi d'un message *ICMP* à la source
  - o Il en existe bien d'autres ...
- ♦ Choisir les nouvelles communications à autoriser dans une direction
- ♦ Autoriser le suivi des communications établies
  - o Dans la même direction pour les paquets suivants
  - o Dans la direction opposée pour les paquets en retour
- ♦ L'ordre des règles est important
  - o La première correspondance emporte la décision

#### > Expression des règles de filtrage

♦ Utiliser des variables pour éviter les erreurs et faciliter la maintenance # cat /etc/rc.d/rc.firewall #!/bin/sh ... IPTBL EXT\_IF/EXT\_IP DMZ\_IF/DMZ\_IP INT\_IF/INT\_IP SRV\_IF/SRV\_IP ... #====== Usefull variables =================================== NEW\_ICMP\_PACKET="-p icmp -m state --state NEW" NEW\_UDP\_PACKET="-p udp -m state --state NEW" NEW\_TCP\_PACKET="-p tcp --tcp-flags ALL SYN -m state --state NEW" ALLOW\_EXISTING="-m state --state ESTABLISHED, RELATED -j ACCEPT" ALLOW\_NEW\_ICMP="\${NEW\_ICMP\_PACKET} -j ACCEPT" ALLOW\_NEW\_UDP="\${NEW\_UDP\_PACKET} -j ACCEPT" ALLOW\_NEW\_TCP="\${NEW\_TCP\_PACKET} -j ACCEPT" ALLOW\_NEW\_HTTP="\${NEW\_TCP\_PACKET} --dport 80 -j ACCEPT" ALLOW\_NEW\_DNS\_T="\${NEW\_TCP\_PACKET} --dport 53 -j ACCEPT" ALLOW\_NEW\_DNS\_U="\${NEW\_UDP\_PACKET} --dport 53 -j ACCEPT" WWW\_HOST="195.221.233.2" DMZ\_NET="195.221.233.0/24" INT\_NET="192.168.10.0/24" SRV\_NET="192.168.20.0/24" # ... specific rules ...

### > Filtrage du trafic sur un poste

- ♦ Ne concerne que le poste lui-même, chaînes INPUT et OUTPUT (≠ routeur)
- ♦ Au préalable, l'action par défaut est DROP
  - o Il ne reste plus qu'à expliciter ce qu'on autorise
- ♦ Généralement on autorise tout sur l'interface *loopback* 
  - o L'interface est le seul critère de correspondance
- ♦ Autoriser l'accès à un service (rôle de serveur)
  - o Aussi spécifique que possible
- ♦ Autoriser l'utilisation de services (rôle de client)
  - Aussi spécifique que possible

#### > Filtrage du trafic sur un poste

```
# cat /etc/rc.d/rc.firewall
# ...
#====== Clear and set default policy to DROP ================
${IPTBL} -t filter -P INPUT DROP
${IPTBL} -t filter -P FORWARD DROP
${IPTBL} -t filter -P OUTPUT DROP
# ...
${IPTBL} -A INPUT -i lo -j ACCEPT
${IPTBL} -A OUTPUT -o lo -j ACCEPT
CMD="${IPTBL} -A INPUT -i ${EXT_IF} -d ${EXT_IP}"
${CMD} ${ALLOW_EXISTING}
${CMD} ${ALLOW_NEW_HTTP} # http server
CMD="${IPTBL} -A OUTPUT -o ${EXT_IF} -s ${EXT_IP}"
${CMD} ${ALLOW_EXISTING}
${CMD} ${ALLOW_NEW_HTTP} # http client
${CMD} ${ALLOW_NEW_DNS_U} # dns client
${CMD} ${ALLOW_NEW_DNS_T} # dns client (zone transfer)
```

### > Filtrage du trafic à travers un routeur

- ♦ Ne concerne pas le poste lui-même, chaîne FORWARD
- ♦ Au préalable, l'action par défaut est DROP
  - o Il ne reste plus qu'à expliciter ce qu'on autorise
- ♦ Autoriser la *"sortie"* vers des services extérieurs
- ♦ Autoriser l' "entrée" vers des services internes
- ♦ Aussi spécifique que possible
  - o Selon le rôle attribué à chaque sous-réseau
  - Plus ou moins sûr, hostile, vulnérable . . .
- ♦ nb : le routeur peut lui même être client ou serveur (voir l'utilisation des chaînes INPUT et OUTPUT)

#### > Filtrage du trafic à travers un routeur

```
# cat /etc/rc.d/rc.firewall
# ...
CMD="${IPTBL} -A FORWARD -i ${INT_IF} -s ${INT_NET} -o ${EXT_IF}"
${CMD} ${ALLOW EXISTING}
${CMD} ${ALLOW_NEW_HTTP} # reach external http servers
CMD="${IPTBL} -A FORWARD -i ${EXT IF} -o ${INT IF} -d ${INT NET}"
${CMD} ${ALLOW EXISTING}
CMD="${IPTBL} -A FORWARD -i ${INT_IF} -s ${INT_NET} -o ${SRV_IF} -d ${SRV_NET}"
${CMD} ${ALLOW_EXISTING}
${CMD} ${ALLOW NEW DNS U} # internal use of our own servers
${CMD} ${ALLOW_NEW_DNS_T}
CMD="${IPTBL} -A FORWARD -i ${SRV_IF} -s ${SRV_NET} -o ${INT_IF} -d ${INT_NET}"
${CMD} ${ALLOW_EXISTING}
CMD="${IPTBL} -A FORWARD -i ${EXT IF} -o ${DMZ IF} -d ${WWW HOST}"
${CMD} ${ALLOW_EXISTING}
${CMD} ${ALLOW_NEW_HTTP} # expose our public http server
CMD="${IPTBL} -A FORWARD -i ${DMZ_IF} -s ${WWW_HOST} -o ${EXT_IF}"
${CMD} ${ALLOW_EXISTING}
```

### > Les plages d'adresses privées

- ♦ Permettent d'avoir plus de nœuds que d'adresses publiques disponibles
  - Pas assez d'adresses *IPv4* disponibles pour tout le monde!
- ♦ Par convention elles ne sont pas routées sur *Internet* (juste en interne)
  - o De nombreux sous-réseaux utilisent en interne les mêmes adresses
  - o 10.0.0.0/8 : 1 seul sous-réseau de classe A
  - o 172.16.0.0/12 : 16 sous-réseaux de classe B
  - o 192.168.0.0/16 : 256 sous-réseaux de classe C
  - o Peuvent être découpés/agrégés librement (CIDR)
- ♦ Communication possible dans le réseau local (routage classique)
- ♦ Comment communiquer avec les adresses publiques d'*Internet* ?
  - Même si les paquets "sortent", le routage en retour est impossible (de multiples réseaux locaux utilisent les mêmes adresses privées)

- $\triangleright$  Principe du NAT ( $Network \ Address \ Translation$ )
  - ♦ Le routeur relié à *Internet* modifie la source du paquet sortant
    - Remplacée par une adresse publique (celle du routeur généralement)
  - ♦ Les paquets en retour subissent la modification inverse
    - ∘ Adresse destination publique → privée
  - ♦ Tout le trafic du réseau local semble émaner du routeur lui-même
    - o Multiplexage des ports sources et suivi des communications
  - ♦ Opération effectuée dans la chaîne POSTROUTING de la table nat
    - Le filtrage "voit" les adresses privées (cf page 10)
    - L'opération inverse est implicite (statefull)

- $\triangleright$  Expression des règles SNAT (Source-NAT)
  - ♦ Action -j SNAT avec l'option --to-source
  - ♦ L'ordre des règles est important
    - La première correspondance emporte la décision
    - o Possibilité de "court-circuit" par une action ACCEPT

### **> La variante** *IP-Masquerading*

- ♦ Traduction utilisant implicitement l'adresse publique du routeur
  - $\circ$  -j MASQUERADE  $\equiv$  -j SNAT --to-source  $\{EXT\_IP\}$
- $\diamond$  À n'utiliser qu'en cas d'adresse publique variable (FAI)
  - o L'adresse de l'interface est évaluée à chaque traduction
  - Oubli des traductions en cours en cas de changement d'adresses (elles ne peuvent se poursuivre)

#### > Filtrage des fausses adresses privées

- ♦ Aucune adresse privée ne doit provenir d'*Internet* 
  - Ce serait certainement une tentative de malveillance
- $\diamond$  De même pour les adresses de loopback reçues sur une interface  $\neq 10$
- ♦ Filtrage au plus tôt : -t mangle -A PREROUTING (cf page 10)
  - o Ne sert normalement pas au filtrage, mais fonctionne tout de même
  - Sinon marquage des paquets puis filtrage dans filter (plus compliqué)

### Redirection

### **⊳** Principe et intérêt

- ♦ Seules les adresses publiques peuvent être atteintes depuis *Internet*
- ♦ Affectation directe des adresses publiques aux machines ?
  - o Notre parc ne le permet peut-être pas
  - $\circ$  Solution peu souple (migration, mise à jour  $DNS \dots$ )
- ♦ Affectation d'adresses privées aux machines publiques
  - $\circ$  Nécessite une redirection adresses  $publiques <math>\rightarrow adresses$  privées
  - o Souplesse dans la réorganisation du parc
- ♦ Similaire à la traduction mais modifie la destination du paquet entrant
- ♦ Les paquets en retour subissent la modification inverse
- ♦ Opération effectuée dans la chaîne PREROUTING de la table nat
  - o Le filtrage "voit" les adresses privées (cf page 10)
  - L'opération inverse est implicite (statefull)

### Redirection

- $\triangleright$  Expression des règles DNAT (Destination-NAT)
  - ♦ Action -j DNAT avec l'option --to-destination
  - ♦ Le port destination est un discriminant intéressant
  - ♦ L'ordre des règles est important ici aussi

```
# cat /etc/rc.d/rc.firewall
CMD="${IPTBL} -t nat -A PREROUTING -i ${EXT_IF} -d ${EXT_IP}"
${CMD} -p tcp --dport 80 -j DNAT --to-destination ${PRIV_WWW_HOST}
${CMD} -p udp --dport 53 -j DNAT --to-destination ${PRIV_NS_HOST}
${CMD} -p tcp --dport 53 -j DNAT --to-destination ${PRIV_NS_HOST}
# ...
# cat /etc/rc.d/rc.firewall
# redirect access to public NS_HOST to private PRIV_NS_HOST
${IPTBL} -t nat -A PREROUTING -i ${EXT_IF} -d ${NS_HOST} \
       -j DNAT --to-destination ${PRIV_NS_HOST}
# redirect access to public WWW_HOST to private PRIV_WWW_HOST
${IPTBL} -t nat -A PREROUTING -i ${EXT_IF} -d ${WWW_HOST} \
       -j DNAT --to-destination ${PRIV_WWW_HOST}
# ...
```

### Redirection et traduction

#### $\triangleright$ Principe du BiNAT

- ♦ Associer complètement une adresse privée et une adresse publique
- ♦ Permet à un nœud d'être atteint depuis l'extérieur (redirection)
  - o Le nœud est désigné par son adresse publique
- ♦ Lui permet d'établir un dialogue avec l'extérieur (traduction)
  - Le nœud est visible avec la même adresse publique
- $\diamond$  nb : NETMAP  $\equiv$  SNAT ou DNAT pour des plages d'adresses (souplesse?)

```
# cat /etc/rc.d/rc.firewall
# ...
# redirect access to public WWW_HOST to private PRIV_WWW_HOST
${IPTBL} -t nat -A PREROUTING -i ${EXT_IF} -d ${WWW_HOST} -j DNAT --to-destination ${PRIV_WWW_HOST}$
# translate private PRIV_WWW_HOST as public WWW_HOST
${IPTBL} -t nat -A POSTROUTING -o ${EXT_IF} -s ${PRIV_WWW_HOST} -j SNAT --to-source ${WWW_HOST}$

# cat /etc/rc.d/rc.firewall
# ...
# redirect access to whole public PUB_NET to private DMZ_NET
${IPTBL} -t nat -A PREROUTING -i ${EXT_IF} -d ${PUB_NET} -j NETMAP --to ${DMZ_NET}$
# translate whole private DMZ_NET as public PUB_NET
${IPTBL} -t nat -A POSTROUTING -o ${EXT_IF} -s ${DMZ_NET} -j NETMAP --to ${PUB_NET}$
```

#### 

- ♦ Commande iptables -t table -L -v -n
  - Peu lisible mais permet de constater l'effet des commandes
- ♦ Astuce : insérer la commande echo au début de la variable IPTBL
  - o L'exécution du *script* affiche les commandes sans les exécuter

```
# iptables -L -v -n
Chain INPUT (policy DROP 117 packets, 38376 bytes)
pkts bytes target prot opt in
                               out source
                                                  destination
   4 340 ACCEPT all -- lo
                               * 0.0.0.0/0
                                                 0.0.0.0/0
 135 11424 ACCEPT all -- eth0 * 0.0.0.0/0
                                                 192.168.7.5 state RELATED, ESTABLISHED
        60 ACCEPT tcp -- eth0 * 192.168.4.8 192.168.7.5 tcp dpt:22 flags:0x3F/0x02 state NEW
        0 ACCEPT icmp -- eth0 * 192.168.4.8
                                                 192.168.7.5 state NEW
Chain FORWARD (policy ACCEPT 0 packets, 0 bytes)
pkts bytes target prot opt in
                                                  destination
                                     source
Chain OUTPUT (policy DROP 96 packets, 10013 bytes)
pkts bytes target prot opt in
                               out
                                    source
                                                  destination
   4 340 ACCEPT all -- *
                                   0.0.0.0/0
                                                  0.0.0.0/0
                               lo
  85 10880 ACCEPT all -- * eth0 192.168.7.5
                                                 0.0.0.0/0
                                                              state RELATED, ESTABLISHED
         0 ACCEPT tcp -- * eth0 192.168.7.5
                                                 192.168.4.8 tcp dpt:22 flags:0x3F/0x02 state NEW
```

#### **⊳** Bilan

- ♦ Le filtrage permet de n'autoriser que le trafic légitime
  - o Cloisonnement des sous-réseaux
- ♦ Les traductions et redirections donnent de la souplesse
  - o Adresses perçues décorellées des adresses effectives
- ♦ Seules les opérations de base ont été vues ici
  - o Accéder à *Internet* et être accessible depuis *Internet*
- ♦ Bien d'autres choses sont envisageables
  - o Utilisation de critères plus spécifiques
  - Modification, marquage de paquets et routage alternatif
  - o Création de nouvelle chaînes
  - o Interaction avec un processus
  - Architecture modulaire, beaucoup d'actions et d'options . . .

#### **⊳** Bilan

- ♦ La solution *NetFilter* de *Linux* est présentée ici à titre d'illustration
  - o Très employée, beaucoup de documentation
  - o Très complète, permet des opérations très "subtiles"
  - Peut devenir très verbeuse et illisible, il faut s'efforcer de clarifier (variables, démarche systématique . . . )
- ♦ Les autres sont très similaires dans le principe
  - Règles plus ou moins verbeuses
  - o Interactions plus ou moins forte avec un processus (Window\$)
  - Comportement plus ou moins implicite (ex : dans les *ACL* de *Cisco*, la poursuite des communications établies est implicite)
- ♦ Il existe des interfaces graphiques pour faciliter la mise au point

- ▷ PacketFilter d'OpenBSD : la référence en matière de firewall
  - ♦ Système principalement orienté vers la sécurité
    - o Beaucoup d'innovation dans ce domaine
  - $\diamond scrub$ : normalisation des paquets (rejet des incohérences)
  - *♦ antispoof* : rejet des adresses incohérentes
  - $\diamond synproxy$ : ne laisser parvenir aux serveurs que les connexions établies
  - ♦ modulate : dissimulation du modèle des systèmes
  - $\diamond$  osfp: détection passive des systèmes pour influer sur le filtrage
  - $\diamond$  authpf: adapter le filtrage à l'utilisateur (pas au poste)
  - $\diamond altq$ : gestion des priorités
  - $\diamond carp/pfsync$ : redondance et synchronisation des états
  - ♦ . . .

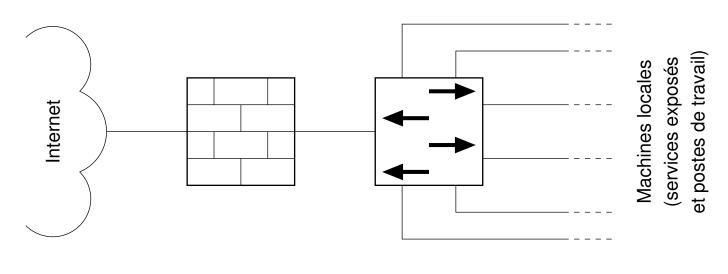
### Architecture réseau

- $\triangleright$  La notion de DMZ (DeMilitarized-Zone)
  - ♦ Partie du réseau contenant les services accessibles depuis l'extérieur
  - ♦ Doit correspondre à des adresses publiques (redirections éventuelles)
  - ♦ Si un service est attaqué et corrompu, il reste isolé du réseau local
  - ♦ Peut être constituée de plusieurs sous-réseaux
    - o Pour éviter la propagation aux autres services
  - ♦ La sécurisation de cette zone est très importante
    - o Directement exposée aux attaques extérieures

### Architecture réseau

#### **⊳** Architecture *bastion*

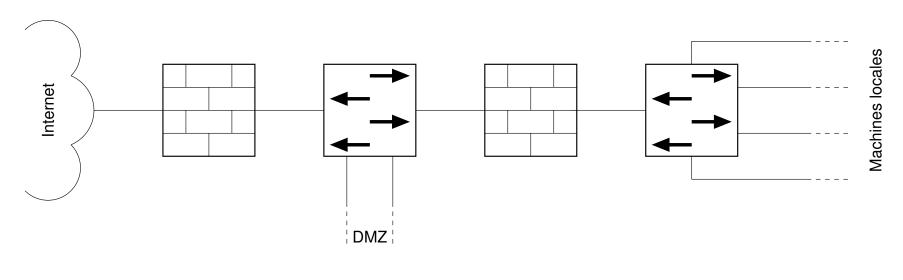
- ♦ (+) Solution économique pour un particulier
  - Boitier modem-routeur-firewall-switch
- ♦ (-) Solution minimale, cloisonnement faible
  - o Toutes les machines sont dans le même sous-réseau
  - $\circ$  Accès à l'une  $\rightarrow$  accès potentiel à toutes



enib, F.H...35/68

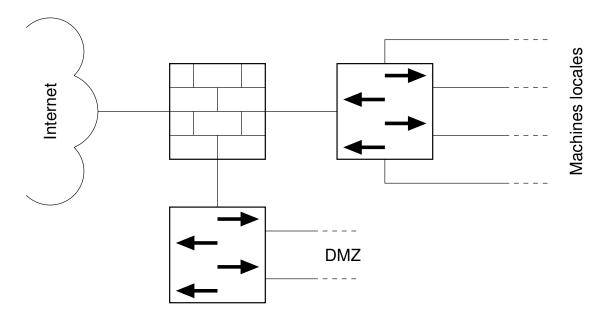
### Architecture réseau

- **⊳ Architecture** *dos-à-dos* 
  - ♦ (+?) Deux firewalls à "casser" pour accéder au réseau local (?)
    - o Choisir deux modèles/systèmes différents (plus difficile)
    - $\circ$  Ne "casser" que le deuxième (le premier donne accès à la  $DMZ \dots$ )
  - ♦ (-) Nécessite du matériel : deux *firewalls*
  - $\diamond$  (-) Une DMZ corrompue peut interférer avec le trafic  $local \leftrightarrow Internet$ !



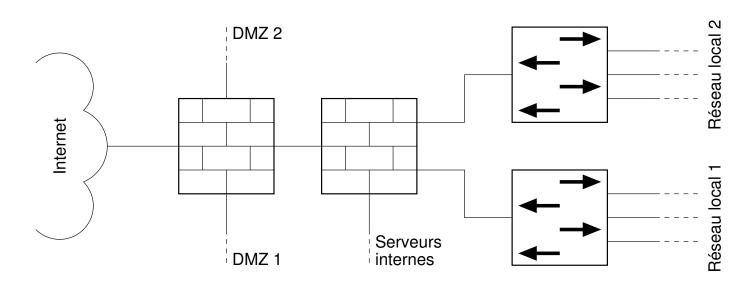
enib, F.H...36/68

- $\triangleright$  Architecture  $\grave{a}$ -trois-branches (ou N branches)
  - ♦ (+) Nécessite peu de matériel : un seul firewall
  - $\diamond$  (+) Le cloisement est strict, une DMZ corrompue n'a accès qu'à elle-même
  - ♦ (-) Tout repose sur l'unique *firewall* 
    - o S'il est vulnérable il n'y a plus du tout de cloisonnement



enib, F.H ... 37/68

- $\triangleright$  Cascade d'architectures  $\grave{a}$ -N-branches
  - ♦ (-) Nécessite du matériel : plusieurs *firewalls*
  - ♦ (+) Le cloisement est toujours aussi strict
    - o Ajustement "fin" de l'accès à chaque branche
  - ♦ (+) Ne repose pas que sur un seul *firewall* (différents modèles/systèmes)



enib, F.H ... 38/68

#### $\triangleright$ Recommandations pour une DMZ, vis-à-vis d'Internet

- ♦ Dissimuler ou falsifier les versions des serveurs et des systèmes
- ♦ Utiliser des adresses privées et des redirections
  - o Dissimuler les détails de l'architecture réelle (et plus souple)
- $\diamond$  Ne laisser entrer en DMZ que le strict nécessaire
  - Désactiver tous les services inutiles!
  - o Atteindre les ports spécifiques des machines spécifiques
  - Un filtrage redondant sur chaque machine est encore mieux
    - → Bloquer l'accès depuis une machine voisine corrompue
- $\diamond$  Rien ne doit sortir de la DMZ! (juste le suivi)
  - o Les serveurs ne sont là que pour répondre à des requêtes
  - o Un serveur corrompu ne doit pas pouvoir atteindre *Internet* (télécharger des données, envoyer du *spam* . . . )

- $\triangleright$  Recommandations pour une DMZ, vis-à-vis du réseau local
  - ♦ La *DMZ* peut être vue comme *Internet*, elle en fait partie
  - ♦ Il peut être nécessaire d'y accéder selon d'autres services
    - o Dépôt de fichiers, mise à jour d'une base de données . . .
    - o Ne doit contenir que ce qu'on a l'intention de publier
    - Ne pas accorder une confiance excessive à ces machines (elles peuvent être corrompues)
  - $\diamond$  Rien ne doit sortir de la DMZ! (juste le suivi)
    - o Aucune propagation ne doit être possible vers le réseau local

#### > Cloisonnement du réseau local

- ♦ Différents statuts d'utilisateurs (visiteurs, élèves, profs, administration . . . )
  - o Filtrage des accès des uns vers les autres
  - o Différents droits d'accès aux services internes ou externes
- ♦ Les serveurs à usage interne doivent être sûrs
  - o Cibles privilégiées pour la propagation des malveillances
  - Un poste ne doit pas pouvoir se faire passer pour un serveur
    - $\rightarrow$  isoler les serveurs dans un(des) sous-réseau(x)
  - $\circ$  Mettre en œuvre un filtrage rigoureux ( $\simeq DMZ$ )
  - o S'il y a des données sensibles, l'accès physique doit être restreint!

- > Problématique : où placer tel service dans notre réseau ?
  - ♦ La réponse dépend d'autres questions
    - Qui doit y avoir accès?
    - Quelles relations ces services doivent-ils entretenir?
  - ♦ La réponse va au delà du simple placement
    - o Ajustement des règles de filtrage
    - o Configuration des services eux-mêmes
  - ♦ Il ne s'agit pas que d'un problème technique
    - o Quantité de matériel disponible ? Investissement envisageable ?
    - o Habitudes, bonne volonté des partenaires?
  - ♦ Il n'y a pas de démarche systématique et sûre à 100%
    - o Chaque cas mérite une étude détaillée
    - o On se contente de limiter les entorses aux principes précédents :-(

- ightharpoonup Exemple : le serveur web public utilise une base de données
  - ♦ Les employés de l'entreprise travaillent sur la base de données
    - Tout n'est pas censé être publié (résultats publiés, savoir faire dissimulé)
  - ♦ Placer la base dans le réseau local?
    - o (-) La *DMZ* devrait alors accéder au réseau local!
  - $\diamond$  Placer la base en DMZ?
    - o (+) La *DMZ* n'accède pas au réseau local
    - o (-) Les informations privées sont potentiellement accessibles
    - o (-) Travail sur des données potentiellement corrompues
  - $\diamond$  Réplication partielle de la base (réseau local $\to DMZ$ )?
    - $\circ$  (+) Seules les données à publier sont en DMZ
    - o (+) La *DMZ* n'accède pas au réseau local, le travail en local est sûr
    - o (-) Coût de la duplication des serveurs et procédure de réplication

#### $\triangleright$ Le cas du service DNS

- ♦ Certainement le service le plus utilisé
  - Une très grande proportion d'applications et de services en ont besoin
  - $\circ$  Une défaillance dans les résolutions DNS est très pénalisante (temps de réponse très long ou échec de l'application ou du service)
- $\diamond$  La tentation est grande de laisser le trafic DNS circuler librement!
  - "Comme ça au moins, ça fonctionne!"
- ♦ Cible privilégiée pour les malveillances
  - o Permet de détourner le trafic vers un "piège"
- ♦ Comme pour notre exemple précédent, on duplique les serveurs
  - $\circ$  Un serveur DNS en DMZ
  - o Un autre parmi les serveurs à usage interne

#### $\triangleright$ Le serveur DNS en DMZ

- $\diamond$  Sert à résoudre les noms de domaines de notre DMZ depuis Internet
  - Autoritaire sur notre domaine et nos adresses publiques
- $\diamond$  Les machines en DMZ peuvent éventuellement l'interroger
  - $\circ$  Pour résoudre les voisines (multi-vues ?) (ex:  $HTTP \to BdD$ )
- ♦ Ne doit pas permettre de récursion vers les serveurs racines
  - $\circ$  Aucune raison de sortir sur *Internet*  $\to$  pas besoin de résoudre
- ♦ Ne doit pas permettre de résoudre dans notre domaine privé
  - $\circ$  Aucune raison d'entrer dans le réseau local  $\rightarrow$  pas besoin de résoudre
- ♦ Les machines locales n'en ont pas besoin et ne doivent pas l'interroger
  - $\circ$  DNS privé et adresses privées, même pour atteindre la DMZ

#### $\triangleright$ Le serveur DNS à usage interne

- ♦ Sert à résoudre dans notre domaine privé
  - $\circ$  Autoritaire sur notre domaine et nos adresses privées (y compris la DMZ)
- ♦ Sert également aux récursions vers les serveurs racines
  - o Permet de résoudre vers *Internet*
- ♦ Interrogé par les serveurs internes et les postes de travail
  - o Des restrictions (multi-vues) peuvent être mises en place
  - $\circ$ ex : Pas accès direct à  $Internet \rightarrow$  domaine local uniquement
  - $\circ$  ex : Les élèves n'accèdent pas aux profs  $\rightarrow$  domaine local partiel

- $\triangleright$  Utilisation d'un serveur mandataire HTTP (proxy)
  - ♦ Mise en *cache* des pages *web* rapatriées
    - o Meilleures performances pour les pages souvent consultées
  - $\diamond$  Constitution de journaux d'activité (logs)
    - o Les autorités peuvent les demander (archivage!)
  - $\diamond$  Interdiction de visite de certains sites (blacklist)
    - o ex : base pour squidguard sur http://cri.univ-tlse1.fr/blacklists/ (mise à jour par un "robot" et des contributeurs)
  - ♦ Filtrage éventuel du contenu selon des mots-clefs (raciste, cochon . . . )

- $\triangleright$  Utilisation d'un serveur mandataire HTTP (proxy)
  - ♦ Fonctionnement du *proxy* 
    - o Le *client* fait sa requête au *proxy*
    - o Le proxy analyse la requête et la relaie sur Internet
    - o Le proxy analyse la réponse et la relaie vers le client
    - o Cache, log, filtrage éventuels dans les étapes de relais
  - ♦ Seul le *proxy* résoud les noms de domaines sur *Internet* 
    - $\circ$  Les clients n'ont pas besoin de récursion vers les DNS racines
    - Uniquement si tout passe par le *proxy* (difficile)
    - Permet également de s'affranchir du fichier hosts corrompu(C:\system32\drivers\etc\hosts ou /etc/hosts)
  - ♦ Placer le *proxy* parmi les serveurs : pas d'usurpation pour sortie directe
  - $\diamond$  Jamais en DMZ : utilisé depuis l'extérieur pour rebondir ( open-proxy) !!!

### > Proxy transparent

- ♦ Normalement les clients se connectent explicitement au *proxy* 
  - o Sur un port spécifique, 3128 par exemple
  - o Les logiciels doivent être configurés en conséquence
- ♦ Pour plus de confort le *firewall* peut effectuer une redirection
  - o Intercepter les tentatives de sortie sur le port 80 TCP
  - Les rediriger vers le *proxy*
  - o Celui-ci doit être configuré pour comprendre la requête
  - o Les clients n'ont plus à connaître le *proxy*

#### *⊳ Proxy* transparent

- ♦ La solution précédente est très simple mais limitée
  - o L'entête de la requête HTTP doit contenir un champ Host
  - Sans ça, le *proxy* ne sait pas où se connecter
- ♦ Solution plus élaborée : routage alternatif
  - $\circ$  Marquer les paquets HTTP
  - o Router les paquets marqués selon une table alternative
  - o Le proxy doit capturer des paquets qui ne lui sont pas adressés!
  - o La destination de ces paquets lui indiquent où se connecter

## **⊳ Agent de relais** *DHCP*

- ♦ Lorsque le serveur *DHCP* n'est pas dans le sous-réseau des clients
  - o Fonctionne sur le routeur pour relayer entre les clients et le serveur
- ♦ Différent types de dialogues (initial, renouvellement, abandon)
  - $\circ$  Client (0.0.0.0:68)  $\rightarrow$  relais (255.255.255.255:67)
  - $\circ$  Client (adresse\_client:68)  $\rightarrow$  relais (adresse\_relais:67)
  - $\circ \text{Relais} (adresse\_relais:67) \rightarrow \text{client} (adresse\_client:68)$
  - Relais (adresse\_relais:67) ↔ serveur (adresse\_serveur:67)
  - $\circ$  Client (adresse\_client:68)  $\leftrightarrow$  serveur (adresse\_serveur:67)
- ♦ Le relais capture des paquets avant filtrage! (le serveur aussi)
- ♦ Messages relativement décorellés les uns des autres
  - o Le suivi de session n'apporte pas grand chose
  - On autorise uniquement en fonction des source/destination/ports

#### **⊳ Agent de relais** *DHCP*

```
# ... Allow input from client to relay ...
${IPTBL} -A INPUT -i ${INT_IF} -s 0.0.0.0 -d 255.255.255.255 \
                  -p udp --sport 68 --dport 67 -j ACCEPT
${IPTBL} -A INPUT -i ${INT_IF} -s ${INT_NET} \
                  -p udp --sport 68 --dport 67 -j ACCEPT
# ... Allow output from relay to clients ...
${IPTBL} -A OUTPUT -o ${INT_IF} -d ${INT_NET} \
                   -p udp --sport 67 --dport 68 -j ACCEPT
# ... Allow input from server to relay ...
${IPTBL} -A INPUT -i ${SRV_IF} -s ${SRV_NET} \
                  -p udp --sport 67 --dport 67 -j ACCEPT
# ... Allow output from relay to server ...
${IPTBL} -A OUTPUT -o ${SRV_IF} -d ${SRV_NET} \
                   -p udp --sport 67 --dport 67 -j ACCEPT
# ... Allow forward from clients to server ...
${IPTBL} -A FORWARD -i ${INT_IF} -s ${INT_NET} -o ${SRV_IF} -d ${DHCP_HOST} \
                    -p udp --sport 68 --dport 67 -j ACCEPT
# ... Allow forward from server to clients ...
${IPTBL} -A FORWARD -i ${SRV_IF} -s ${DHCP_HOST} -o ${INT_IF} -d ${INT_NET} \
                    -p udp --sport 67 --dport 68 -j ACCEPT
```

- $\triangleright$  Fonctionnement du protocole FTP ( $File\ Transfer\ Protocol$ )
  - ♦ Le client se connecte sur le port *TCP* 21 du serveur
  - ♦ Cette connexion permet d'échanger des commandes
  - $\diamond$  Pour échanger un fichier, FTP utilise une deuxième connexion
  - ♦ Fonctionnement en mode *actif* 
    - o Le client écoute sur un nouveau port arbitraire
    - o Il envoie ce numéro de port au serveur par la première connexion
    - o Le serveur se connecte au port du client pour l'échange de fichier
  - $\diamond$  Fonctionnement en mode passif
    - o Le serveur écoute sur un nouveau port arbitraire
    - o Il envoie ce numéro de port au client par la première connexion
    - o Le client se connecte au port du serveur pour l'échange de fichier

### $\triangleright$ Filtrage du protocole FTP

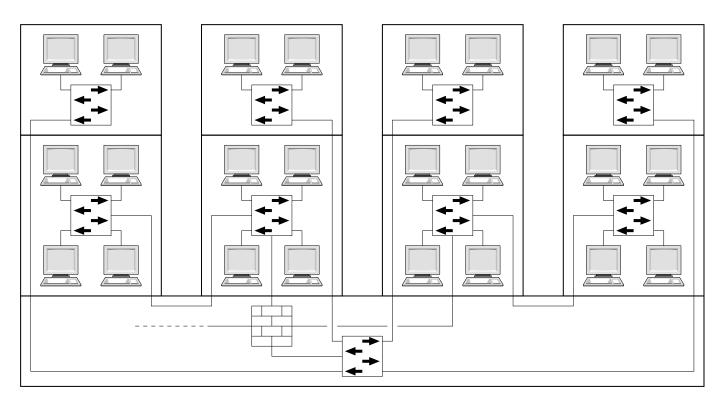
- ♦ On autorise la connexion au port 21 du serveur
- ♦ Comment autoriser la deuxième connexion?
  - En mode *actif*: laisser entrer vers tous les ports du client?!?!
  - En mode passif: laisser sortir vers tous les ports à l'extérieur?!?!
- ♦ Nécessité d'un module "applicatif"
  - Analyse le dialogue sur la première connexion
  - o Repère l'échange du numéro de port et autorise le trafic vers ce port
  - o Correspond à l'état RELATED dans le suivi des communications

```
/sbin/modprobe ip_conntrack_ftp
ALLOW_NEW_FTP="${NEW_TCP_PACKET} --dport 21 -j ACCEPT"
# ... proxy --> FTP servers ...
CMD="${IPTBL} -A FORWARD -i ${SRV_IF} -s ${PROXY_HOST} -o ${EXT_IF}"
${CMD} ${ALLOW_EXISTING}
${CMD} ${ALLOW_NEW_FTP}
# ... FTP servers --> proxy ...
CMD="${IPTBL} -A FORWARD -i ${EXT_IF} -o ${SRV_IF} -d ${PROXY_HOST}"
${CMD} ${ALLOW_EXISTING}
```

### > Rappels sur les commutateurs

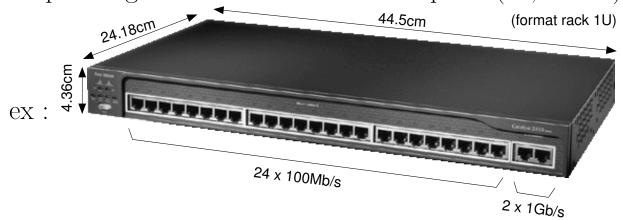
- ♦ Équipement de niveau 2 (couche liaison/liens)
  - o Pas d'adresse *IP* à ce niveau
  - ∘ Plusieurs commutateurs reliés → **un seul** sous réseau
  - $\circ$  Si besoin de plusieurs sous-réseaux  $\rightarrow$  intercaler des routeurs
- ♦ Limites en terme d'architecture
  - $\circ$  Architecture logique  $\equiv$  architecture physique!
  - $\circ$  Reconfigurer  $\equiv$  tirer de nouveaux cables!

- **▷ Exemple d'architecture : structure relativement figée** 
  - ♦ Comment subdiviser plus finement?
  - ♦ Nécessite beaucoup d'équipement



## ▷ Ce sont toujours des commutateurs (niveau 2)

- ♦ Fonctionnement par défaut sans configuration
- ♦ Disposent généralement de nombreux ports (24, 48 . . . )



## ▶ Fonctionnalités configurables (niveau 2+ ou 3)

 $\diamond VLANs$ : réseaux virtuels

 $\diamond$  ACLs: filtrage ( $Access\ Control\ List$ )

### > Configuration individuelle des ports

- $\diamond$  Affectation d'un numéro de VLAN
- $\diamond$  Lien vers un autre commutateur administrable (Tronçon/Trunk)

#### $\triangleright$ Un $VLAN \equiv$ un commutateur classique

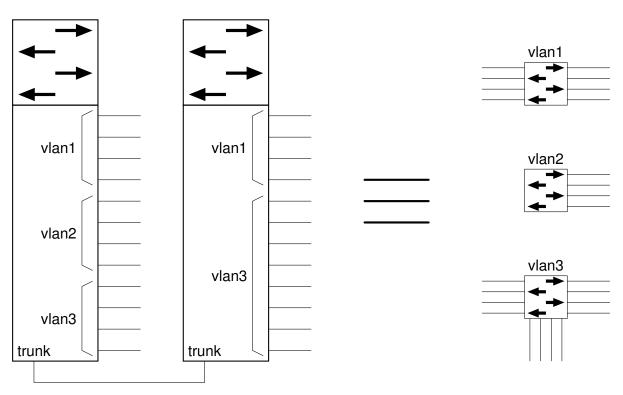
- ♦ Fonctionnement au niveau 2
- $\diamond$  Pas de communication implicite entre les différents VLANs

#### > Association de commutateurs administrables

- $\diamond$  Ports du même  $VLAN \equiv$  un **unique** commutateur virtuel
- $\diamond$  Mise en commun des tables MAC/port d'un même VLAN

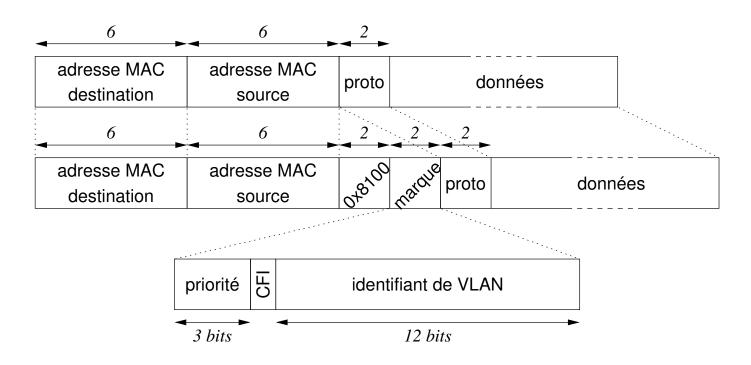
#### > Association de commutateurs administrables

 $\diamond$  N  $VLANs \equiv$  N commutateurs virtuels



#### $\triangleright$ Liaisons trunk

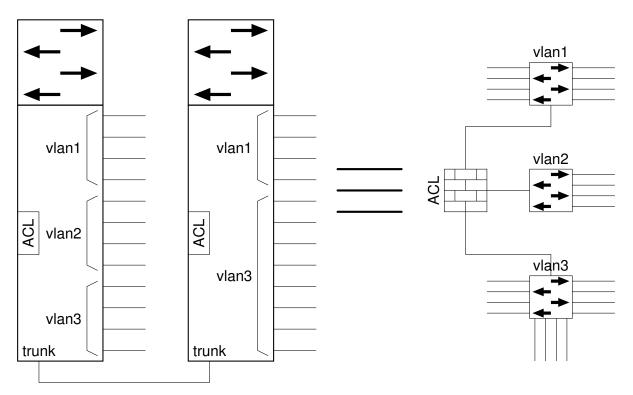
- ♦ Encapsulent le trafic de plusieurs brins
- ♦ Préférer les ports les plus rapides pour cet usage
- $\diamond$  Paquets marqués par l'identifiant de VLAN (802.1Q)



- ho Un VLAN  $\equiv$  un sous-réseau ( $domaine \ de \ diffusion$ )
  - $\diamond$  Routage nécessaire pour communiquer entre les VLANs
  - $\diamond$  Possibilité de relier un routeur à plusieurs VLANs (lourd!)
- $\triangleright$  Un  $VLAN \equiv$  une interface réseau virtuelle
  - $\diamond$  Affectation d'une adresse IP compatible avec le sous-réseau
    - o L'interface est une passerelle du sous-réseau
  - $\diamond$  Règles de communication explicites (ACL)
    - Pas de forward implicite
    - Règles semblables à un firewall
    - o Peuvent être définies sur un commutateur cœur de réseau puis répliquées automatiquement sur les autres

#### > Association de commutateurs administrables

 $\diamond$  N  $VLANs + ACLs \equiv$  un routeur filtrant à N interfaces



#### > Interfaces d'administration

- ♦ Système d'exploitation avec langage de commandes (ex : *Cisco IOS*)
- $\diamond$  Éventuellement une interface web

#### > Accès aux interfaces d'administration

- ♦ Généralement protégées par mot de passe
- ♦ Port *console*, liaison série (solution de secours)
  - o Uniquement en ligne de commandes
- ♦ Attribution d'une adresse *IP* d'administration
  - $\circ$  telnet, ssh, HTTP ...

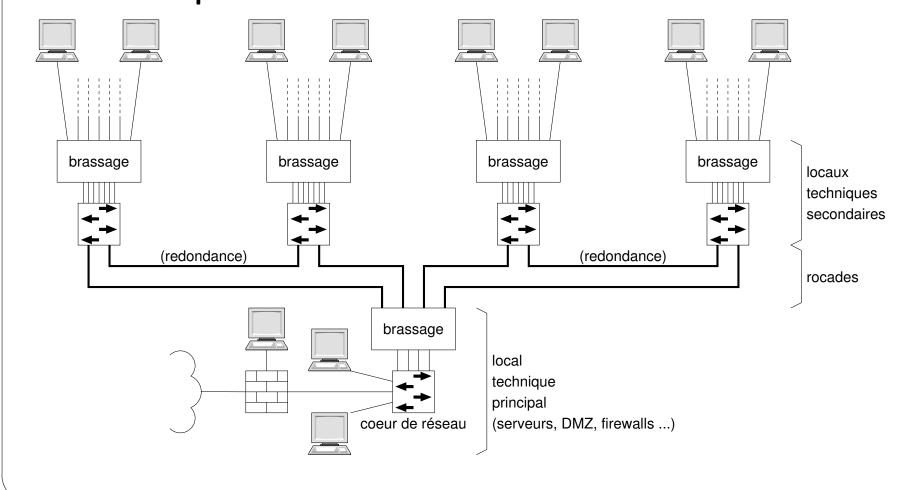
### De Comment placer et relier les équipements ?

- ♦ Éviter les choix forts sur les installations terminales
  - Autoriser les reconfigurations logiques
  - o Offrir de nombreuses possibilités de branchement : le brassage
- ♦ Utilisation de locaux techniques
  - Regrouper les équipements spécialisés (racks de commutateurs, de routeurs . . . )
  - o Un **tableau de brassage** relié à chaque installation terminale (longs cables, boitiers de sol, goulottes . . . )

### Comment relier les locaux techniques ?

- ♦ Quelques cables seulement, à très haut débit : les rocades
- ♦ Utilisées notamment pour les liaisons *trunk*
- ♦ Possibilité de redondance des rocades
  - o Minimiser le risque de coupure
  - Les redondances forment des boucles
    - → défaillance des commutateurs classiques
- ♦ Les commutateurs administrables stoppent ces boucles
  - Utilisation du protocole spanning-tree
  - o Désactiver les liaisons redondantes les plus longues
  - o En cas de défaillance d'une liaison
    - → réactivation d'une autre après un délais

## **▷** Exemple d'architecture : structure relativement flexible



enib, F.H ... 66/68

## **▷** Intérêt principal

- ♦ Grande souplesse dans l'architecture du réseau
  - $\rightarrow$  reconfiguration logique sans intervention physique
- ♦ Limitation du nombre d'équipement spécialisé à maintenir

#### **D** Limitations

- $\diamond$  Pas des équipements de sécurité (malgré les ACLs)
  - Ne s'applique qu'aux réseaux locaux
  - o Il faut utiliser des *firewalls* en amont
- ♦ Prix! (de qq 100€ à qq 1000€)

#### De nombreuses fonctionnalités non vues ici ...

- $\diamond$  Filtrage des adresses MAC port par port
- ♦ Optimisation, qualité de service . . .
- ♦ Très dépendant des marques et des modèles

# Architecture réseau et filtrage des flux

## > Toujours bloquer ce qui n'est pas nécessaire

"Pourtant je ne vois vraiment pas le danger avec ce trafic . . . "

♦ D'autres le voient peut-être! ("Il y'a des gens plus malins que moi!")

#### > Rendre difficile la prise d'information

- ♦ Dissimuler/falsifier les versions des services/systèmes
- ♦ Bloquer ping/traceroute
- $\diamond$  Les DNS ne doivent donner que le strict nécessaire

## > Redondance et hétérogénéité

- ♦ La sécurite doit reposer sur plusieurs équipements
- ♦ Les systèmes identiques ont les mêmes vulnérabilités

## > Tenir son parc à jours vis-à-vis des correctifs de sécurité

- ♦ Sans tarder car ils peuvent avoir un effet pervers!
- ♦ Leur publication divulgue l'existence de la vulnérabilité!