

# Composants fondamentaux d'une architecture sécurisée

## Firewalls

Carlos Aguilar

`carlos.aguilar@enseeiht.fr`

IRIT-IRT

# Plan

- 1 Principe
- 2 Architectures
- 3 Fin

# Commutation et VLANs

## Concentrateur (hub) vs Commutateur (switch)

Hub : chaque paquet reçu dans un port est diffusé dans tous les autres

Switch : ce n'est vrai que quand il ne connaît pas le MAC destination

... ou quand il n'arrive plus à marcher correctement ...

- ⇒ Utiliser des switchs
- ⇒ Utiliser la fonction port security
- ⇒ Sécuriser les locaux des équipements réseau

## VLANs

Isolation au niveau 2 (comme s'il y avait plusieurs réseaux locaux physiquement séparés) par plages de ports/MACs/IPs

## PVLANs

Par définition : VLAN de taille 1 défini au niveau 1 (notion d'isolated ports)

Exemple : hotel, aeroport, etc. (pas de comm. niveau 2 entre les utilisateurs)

# Firewalls : principe

## Tout ou rien

Le VLAN défini par plages IP :

- Même VLAN : on communique au niveau 2
- VLAN différent : on envoie au routeur qui décide de faire le pont ou pas

## Principe du Firewall

Connecter deux réseaux au niveau 3 avec une politique plus fine que du tout ou rien

Filtrer en fonction :

- du protocole (TCP/UDP/ICMP)
- des ports et IPs origine et destination
- du sens de la connexion

Généralement on sépare la politique entrante et sortante

# Firewalls : variantes

## Firewalls de type routeur

Firewall sans états (stateless) :

- Examine chaque paquet indépendamment
- Peut bloquer les paquets avec le flag SYN ...

Firewall à états (statefull) :

- Peut prendre en compte les paquets envoyés dans le passé
- Gestion de Notion de “transmission” UDP (indisp. pour le DNS)
- ICMP, fragmentation, port knocking ...

Firewall Applicatif :

- Protocoles dont les ports sont pas facilement prévisibles
- Vérification du protocole (pour éviter le contournement)

## Firewall Personnel

Généralement statefull. ACL en fonction des applications !

# Firewalls : problèmes

## Authentification basée sur l'IP

Les règles sont définies pour des machines

Contrôle de quelle machine par IP

Lien implicite machine-utilisateur

## Tunnels et encapsulation

Tunnels SSH

HTTP CONNECT

## Pas de défense en profondeur

Problème principal : les paquets sont routés !

→ simplification des attaques si une faille est trouvée

# Utilisation de relais applicatifs

## Intérêt

### Authentification des utilisateurs

- Peut utiliser une authentification forte (contrairement à l'IP)
- Mise en place de logs et politique en fonction de l'utilisateur

### Mise en place d'une politique de sécurité par protocole

- Scan viral pour SMTP
- Pas de CONNECT en HTTP

Paquets traités : il n'y a que les informations contenues qui passent !

## Danger

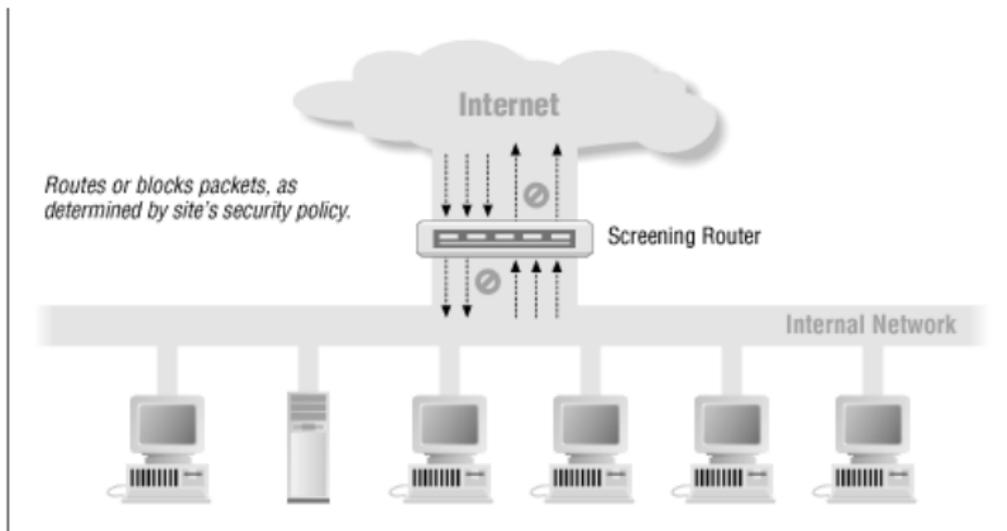
Plus un programme analyse des données et est complexe plus il est facile de l'attaquer

- Réduire les services au minimum
- Audit du bastion/relais
- Prendre en compte qu'il peut être compromis

# Plan

- 1 Principe
- 2 Architectures
- 3 Fin

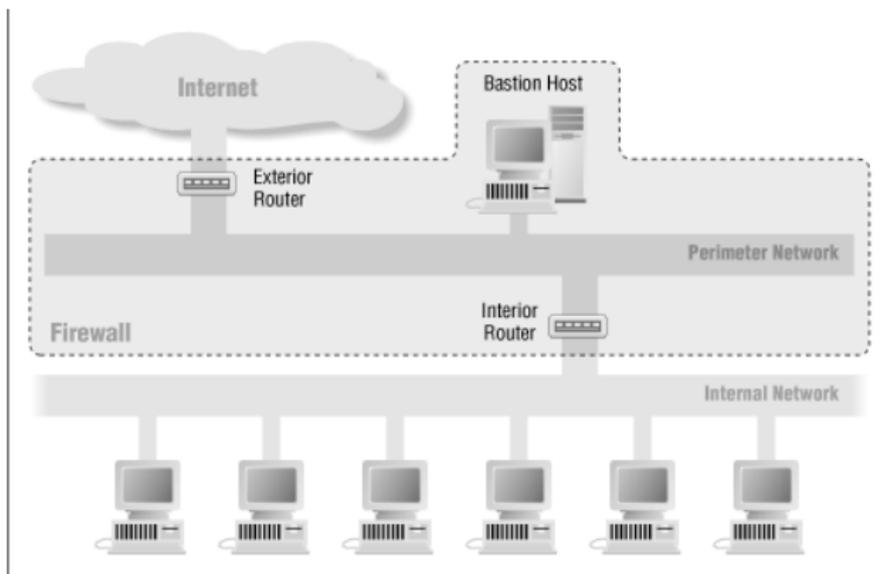
# Firewalls : architecture de type *screening router*





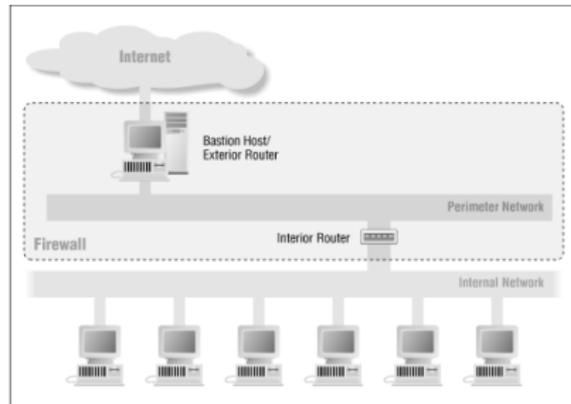
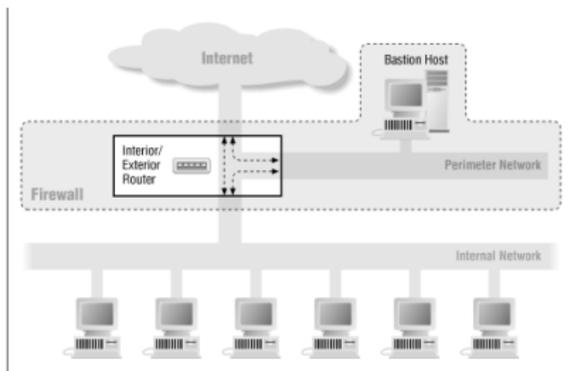


# Architecture de type DMZ



Si le bastion tombe → architecture de type screening router  
Plusieurs serveurs peuvent exister dans la DMZ (serveur web, SMTP, etc.)  
Deuxième niveau de DMZ contenant des service (e.g. serveur SQL)

# Architecture de type DMZ (variantes)



Moins de boulot

Si le bastion tombe → architecture de type screening router ...

Pas vrai si on fusionne le bastion et le routeur interne !

# Fin !

Des questions ?