

# TP de sécurité Unix et réseau

Guillaume DUC  
Ronan KERYELL  
Alain LEROY  
Pascale MÉNARD

—  
Département Informatique  
TÉLÉCOM Bretagne

—  
3A IT-ISIC-TW3S

Février 2008

## Résumé

Ce TP propose quelques tâches liées à l'administration sécurisée de machines Unix et de réseaux IP.

**Avertissement** : ce TP vous prépare à être éventuellement administrateur système et réseau dans votre vie professionnelle future. Il est clair que les techniques exposées ici sont à utiliser selon l'éthique de cette profession et non dans des buts illicites !!!

Pensez à apporter des papiers d'identité en règle avec photographie récente pour la partie 9.5.

Vous avez des suggestions, des idées pour améliorer ce TP ? Nous les attendons avec impatience !

## 1 Introduction

Le réseau que nous allons utiliser a la structure indiquée en figure 1 qui permet de simuler un réseau d'entreprise avec un filtrage de certains paquets IP.

On commencera par vérifier le câblage du réseau au cas où les encadrants se seraient trompés.

Pour configurer le réseau de chaque machine, passer sous `root` et lancer le script de configuration avec :

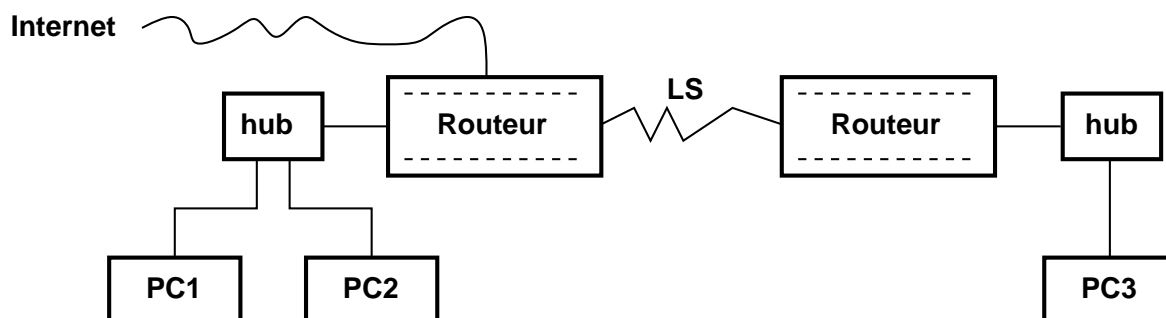


FIG. 1 – Architecture du réseau expérimental

```
cd TPsec
./tpconf
```

Pour configurer un routeur depuis un ordinateur relié à un routeur (donc ne marche pas sur tous les ordinateurs...), se connecter via `minicom` et configurer par le merveilleux protocole de transport assisté par souris *couper-coller* à partir du fichier `configrouteur` du répertoire précédent.

La connexion à Internet devrait marcher grâce à de la translation d'adresse.

L'année prochaine on essayera de faire plus compliqué avec une DMZ ☺.

## 2 Test de robustesse des mots de passe

Avant que ce ne soit fait par un pirate, il est indispensable de tester si un utilisateur n'a pas un mot de passe trop facile par rapport à une attaque par dictionnaire.

Pour ce faire il convient à un administrateur de faire tourner régulièrement un outil du style `crack`, `L0phtCrack` ou `John the Ripper` et de bloquer les comptes qui ont été cassés. Ces comptes ne seront ré-activés qu'après changement de mot de passe sérieux.

L'intérêt de `John the Ripper` est qu'il peut être rajouté directement au système de PAM (*Pluggable Authentication Module*, cf `man 7 pam`) du système (via `pam_passwdqc`) afin de refuser à un utilisateur la possibilité de mettre un mot de passe craquable facilement par n'importe qui. C'est aussi un logiciel portable, optimisé et pouvant casser des mots de passe Windows, etc.

### 2.1 Installation de John the Ripper

Récupérer sur <http://www.openwall.com/john/> une version récente.

Décompresser avec un `tar zxvf` et lire le `README`.

Compiler suivant le mode d'emploi<sup>1</sup>.

### 2.2 Récupération du fichier de mots de passe chiffré

Il serait possible de s'entraîner avec comme source les mots de passes chiffrés de l'École qu'on pourrait récupérer sur une machine élève où on se connecterait par `ssh` (§ 5) par un

```
ypcat passwd > passwd.1
```

car les NIS sont utilisés pour distribuer des tables système de manière globale à l'École. Il est clair que dans la vraie vie il ne faudrait pas utiliser les NIS mais utiliser un système qui rend la vie plus difficile aux pirates du dimanche...

Cependant, il est interdit d'essayer de casser ces mots de passe et encore plus d'utiliser ceux-ci. Néanmoins, il est très probable qu'il existe un certain nombre de mots de passe faibles dans la base de l'école...

Nous allons utiliser `John` sur un fichier de mots de passe d'exemple créé pour l'occasion à récupérer à l'adresse donné par l'encadrant du TP.

---

<sup>1</sup>Cela permet au passage de se familiariser avec les techniques classiques de compilation de logiciels et d'installation à partir des sources... On serait sous Debian par exemple on pourrait télécharger et installer cette application simplement en tapant `apt-get install john`.

## 2.3 Cassage des mots de passe

Dans le répertoire `run` lancer déjà avec la configuration de base

```
./john passwd.1
```

et constater avec horreur qu'il y a déjà beaucoup de mots de passe trouvés ☹. Néanmoins cela prend du temps alors passer à la suite pendant que l'ordinateur travaille.

Réfléchir aux méthodes de communication positives permettant d'éviter que de pareils cas se reproduisent. Évidemment cela n'empêche pas de faire tourner régulièrement un logiciel de craquage afin d'éviter ce genre d'étourderies. La bonne nouvelle est que ce logiciel possède un mode qui envoie un courriel à une personne dont le mot de passe est trouvé afin de la prévenir de la faiblesse trouvée.

Les plus curieux regarderont le fichier de configuration `john.ini` en conjonction avec le fichier explicatif `doc/RULES`. Par défaut le système utilise les noms des utilisateurs comme source de mot de passe, puis des combinaisons du petit dictionnaire `password.lst` avant de se lancer dans une recherche par force brute.

Pour une mise en production dans la vraie vie il faudrait utiliser un dictionnaire de mots plus important spécialisé par exemple dans le français. On pourrait regarder comment en rajouter un. . .

## 2.4 Conclusion

À retenir :

- ne pas utiliser les NIS pour partager les mots de passes car cela fait passer sur le réseau les mots de passe hachés sur le réseau ;
- ne plus utiliser les hachages classiques d'Unix sur 56 bits car c'est de la technologie vieille de 30 ans attaquable par force brute mais plutôt des hachages sur au moins 128 bits style MD5 ;
- utiliser régulièrement des outils de craquage de mots passe pour éliminer les mots de passe trop faibles des utilisateurs et intégrer ces outils aux systèmes de changement de mots de passe.

# 3 Étude de protocoles non sécurisés

## 3.1 Concepts

Afin de se convaincre d'utiliser des protocoles sécurisés nous allons observer en quoi consistent les protocoles « de base » existant sur Internet depuis l'origine des temps.

Dans un premier temps on peut lancer un programme `tcpdump` ou `wireshark`<sup>2</sup> et faire un `telnet`, un `ftp` ou utiliser un navigateur `WWW` entre 2 machines. Que constatez vous ?

Suggestion d'un élève d'un TP précédent : demander à votre binôme de commander quelque chose sur son site Internet préféré avec sa carte bancaire et son code secret et regardez pendant ce temps-là ce qui passe sur le réseau pour vérifier le niveau de sécurité. ☹

## 3.2 Utilisation de `dsniff`

On va automatiser le concept en utilisant le logiciel `dsniff` qui est capable de reconstruire le contenu d'une communication utilisant de nombreux protocoles.

Lancer sur le PC2 un

---

<sup>2</sup>Ce programme a un mode intéressant de reconstruction de sessions TCP plus compatible avec les cerveaux humains dans le menu `Analyze/Follow TCP Stream`.

```
dsniff -m
```

et essayer de vous connecter par exemple du PC3 vers le PC1 avec un protocole non sécurisé style telnet ou ftp (ne tapez pas votre vrai mot de passe ☺). Que constatez-vous à la fin de la connexion ?

### 3.3 Fonctionnement du protocole SMTP

Le protocole SMTP (*Simple Mail Transfer Protocol*) est utilisé pour l'envoi de mail entre un client et un serveur et pour l'échange de mail entre deux serveurs.

Un mail comporte deux parties : les entêtes et le corps. Ces deux parties sont séparées par une ligne vierge. Les entêtes contiennent le sujet du mail, son expéditeur, son destinataire, la liste des serveurs par lesquels le mail est passé, etc.

Voici un dialogue typique entre un client mail et un serveur SMTP :

```
EHLO client.domain.tld
220 serveur.domain.tld ESMTP Sendmail

250-serveur.domain.tld Hello client.domain.tld, pleased to meet you
250-ENHANCEDSTATUSCODES
250-PIPELINING
250-EXPN
250-VERB
250-8BITMIME
250-SIZE
250-DSN
250-ETRN
250-AUTH DIGEST-MD5 CRAM-MD5
250-DELIVERBY
250 HELP
MAIL FROM: <user1@domain.tld>
250 2.1.0 <user1@domain.tld>... Sender ok
RCPT TO: <user2@domain.tld>
250 2.1.5 <user2@domain.tld>... Recipient ok
DATA
354 Enter mail, end with "." on a line by itself.
From: <user1@domain.tld>
To: <user2@domain.tld>
Subject: Sujet du message

Corps du message...
.
250 2.0.0 k1QGh9xB020668 Message accepted for delivery
QUIT
221 2.0.0 serveur.domain.tld closing connection
```

Le récepteur du mail (celui dont l'adresse a été donné via la commande RCPT TO) recevra le texte qui a été passé via la commande DATA. L'adresse passée à la commande MAIL FROM n'est

utilisé qu'en cas d'erreur lors de la livraison du message (le mail d'erreur sera envoyé à cette adresse). L'adresse d'expédition contenue dans les entêtes du mail (From : ) peut être complètement différente et le serveur de mail ne fait, à priori, aucune vérification dessus. Or c'est cette adresse, et non celle donnée à la commande MAIL FROM qui sera affichée par le logiciel de courrier du récepteur. Il est donc très facile d'usurper cette adresse et de créer un mail qui, pour le récepteur, semble provenir de `bill.gates@microsoft.com...`

À cause d'un certain nombre d'abus sur Internet, les serveurs de mails sont de plus en plus protégés. Tout d'abord, ils ne relaient pas les mails en provenance de clients inconnus, c'est-à-dire qu'ils acceptent des mails à destination d'une adresse qu'ils gèrent sans problème mais ils n'acceptent les mails à destination d'une adresse qu'ils ne gèrent pas qu'en provenance d'une machine qu'ils connaissent (réseau local). Par exemple, vous pouvez utiliser le serveur de mail de l'école depuis n'importe où sur internet pour envoyer un mail à une adresse en `@enst-bretagne.fr`, par contre, pour relayer un mail, c'est-à-dire envoyer un mail à une adresse différente de `@enst-bretagne.fr` via le serveur de mail de l'école, il faut être sur le réseau de l'école. Cette protection contre le relais est extrêmement importante (mais largement insuffisante pour lutter contre les spams). Tout serveur de mail qui relayerait des mails en provenance de tout l'internet servirait rapidement de relais pour les spammeurs et se retrouverait très rapidement inscrit dans les listes noires anti-spam.

D'autres vérifications sont également couramment pratiquées par les serveurs de mail : vérification de l'existence du domaine de l'expéditeur, etc. Enfin des techniques plus évoluées sont en cours de discussion/standardisation/déploiement tels que SPF<sup>3</sup> (*Sender Policy Framework*), Hashcash<sup>4</sup>, etc.

### 3.4 Faire du faux courrier électronique ?

On pourra aussi regarder le courrier électronique (protocole SMTP). Le problème est que la charte d'usage du réseau à TÉLÉCOM Bretagne stipule que c'est interdit *même si c'est à la demande d'un enseignant* mais on peut s'envoyer du courriel entre les machines internes du bac à sable du TP..

Constatez que le protocole est très simple comme l'indique le S du nom.

Il est donc très simple d'envoyer du courrier électronique avec un simple

```
telnet un-serveur-de-mail mail
```

et de causer directement en SMTP<sup>5</sup>.

Est-ce gênant ? Oui et non : le courrier standard n'offre pas plus de garanties et on peut faire de fausses lettres ou des lettres anonymes encore plus facilement en postant discrètement dans une boîte aux lettres.

Il existe des protocoles d'échange plus sécurisés entre les facteurs et on peut de surcroît envoyer des lettres chiffrées au niveau du contenu indépendamment de l'enveloppe et de son transport (voir § 9).

Sinon pour le luxe du pirate, `mailsnarf` reconstruit au format courriel UNIX du courriel qui a été capturé par `dsniff` et qui peut donc être lu par son outil favori ensuite...

### 3.5 Conclusion

Mettre à la poubelle les protocoles non sécurisés `telnet`, `FTP`, `rsh`,... et utiliser à la place `ssh`, `scp`, `sftp`,...

---

<sup>3</sup><http://www.openspf.org/>

<sup>4</sup><http://www.hashcash.org/>

<sup>5</sup>HELP permet d'avoir le mode d'emploi en ligne.

Imaginez les attaques faisables sur un réseau sans fil non sécurisé avec de l'espionnage de paquets ou des attaques par interception au milieu : sécurisez la configuration réseau et utilisez de toute manière des protocoles sécurisés.

Ne pas croire tous les courriels que vous recevez, même de personnes connues.


## 4 Filtrage IP

La section précédente a montré clairement les limites des protocoles simples mais non sécurisés. Une première limitation va être d'en limiter l'usage depuis l'extérieur par exemple pour 2 raisons :

- si quelqu'un même de bien intentionné les utilise il peut être espionné et quelqu'un pourra se connecter à sa place ;
- autant limiter au strict minimum les connexions extérieures afin de limiter un risque lié à l'exploitation d'un trou de sécurité dans un protocole inutilisé.

Le filtrage concernera sur la figure 1 la machine PC3.

### 4.1 Outil d'analyse de ports ouverts nmap

 Attention : certains administrateurs systèmes considèrent que le simple fait qu'on regarde quels sont les ports ouverts constitue une violation de leur vie privée...

Parmi les options utiles, `nmap -O` permet de deviner quel est le type d'une machine, `-sS` permet de faire un test de ports assez rapide, `-P0` permet de faire un test même si la machine ne répond pas au ping.

Essayer cet outil pour tester les ports IP ouverts sur diverses machines. Comparer par exemple `enstb.org`, `www.enst-bretagne.fr`, `cig.ensmp.fr`, `cri.ensmp.fr`, `www.microsoft.com`.

On peut analyser des réseaux entiers comme `www.lit.enstb.org/25` par exemple.

Il existe une version X11 `xnmap` pour les amateurs de cliquodrome.

Éventuellement lancer un outil d'espionnage style `tcpdump` ou `wireshark` en même temps pour comprendre comment `nmap` peut fonctionner aussi rapidement malgré les temporisations protocolaires (TCP,...). En particulier on peut comprendre la différence entre les aspects `closed` et `filtered`. Dans le dernier cas ce n'est pas le protocole style TCP qui répond mais le protocole ICMP annonçant l'interdiction. Ce sera pratique dans la suite pour mettre au point les filtrages.

### 4.2 Filtrage avec syntaxe à la CISCO

Cette partie nécessite un routeur CISCO ou un logiciel à syntaxe compatible tel que Zebra.

#### 4.2.1 Syntaxe CISCO de base

Voir la documentation du constructeur, le cours de sécurité et les TP précédents. Pensez à l'utilisation de `<TAB>` pour la complétion automatique et `?` pour l'affichage de l'aide contextuelle.

On se connecte sur le CISCO par la liaison série en utilisant le logiciel `minicom`.

Ensuite, pour passer en mode super-utilisateur sur le routeur :

```
enable
```

Pour afficher la configuration actuelle :

```
show running-config
```

et la configuration plus précise des listes de contrôle d'accès avec l'utilisation de chaque règle :

```
show access-lists
```

Pour entrer dans le mode de configuration interactive :

```
configure terminal
```

puis pour en sortir et valider la configuration tapée :

```
exit
```

Pour configurer chaque ligne de l'`access-list` 100 par exemple :

```
access-list 100 contenu d'une ligne l'access-list
```

Pour entrer dans la configuration d'une interface :


```
interface le-nom-de-l'interface
```

pour associer par exemple la liste de contrôle d'accès 100 à cette interface :

```
ip access-group 100 in-or-out
```

et en sortir :

```
exit
```

 Une fois rajoutée une `access-list` à une interface, tout le trafic est bloqué tant qu'on ne l'a pas explicitement autorisé avec des règles de filtrage !

#### 4.2.2 Filtrage à effectuer

Autoriser en sortie le trafic `www` seulement vers le mandataire `www` de l'école (cette machine est définie dans la section 5.6) afin d'en obliger l'usage pour mieux exploiter le cache global. Un tel mandataire global pourrait aussi servir à filtrer du contenu<sup>6</sup>.

On autorisera toutes les connexions sortantes pour ne pas emprisonner les utilisateurs<sup>7</sup>.

En entrée on laissera le port `ssh`, le courrier électronique, le `www` et le `DNS` (`domain`). On interdira spécifiquement les `telnet`, `rsh` et autres `rlogin` ou `ftp`.

Pour s'inspirer sur les noms des services et leur numéros, regarder dans `/etc/services` ou bien comme d'habitude chercher dans le `www`.

Dans la suite on fera des expérimentations avec `nmap` pour vérifier depuis l'intérieur ou l'extérieur ce qu'on peut faire réellement.

Remarquez au passage l'intérêt d'avoir un compte `root` à l'extérieur ne serait-ce qu'un accès par modem à un fournisseur d'accès Internet pour faire de l'audit du réseau avec des outils comme `nmap`, etc.

---

<sup>6</sup>Dangereux pour l'ordinateur, voire pour le rendement de l'utilisateur... ☹

<sup>7</sup>Sachant que de toute manière un utilisateur pourra toujours avoir un modem dans son bureau ou tirer un tunnel sur n'importe quel protocole autorisé et ouvrir un canal caché... Donc rester raisonnable dans les restrictions et plutôt convaincre les utilisateurs.

### 4.2.3 Faire une configuration libertaire

Dans cette approche on n'interdit que le trafic potentiellement dangereux ou non sécurisé. C'est bien pour les utilisateurs mais dangereux car le moindre trou de sécurité à la mode a le plus de chances d'être exploité.

### 4.2.4 Faire une configuration paranoïaque

On commence par tout interdire.  
Seuls les services indispensables seront ouverts.

## 4.3 Utilisation d'iptables

En fonction du temps disponible...  
Refaire une manipulation similaire sur les postes terminaux avec iptables.

## 5 Utilisation de ssh : connexions sécurisées

On va utiliser OpenSSH en privilégiant le protocole version 2 plus sécurisé. On supprimera le protocole version 1 du fichier de configuration globale car c'est un protocole qui a intrinsèquement de nombreuses failles connues.

La commande `ssh` permet de se connecter à distance ou de lancer des commandes à distance.

La commande `scp` permet de copier des fichiers à distance. La commande `sftp` fournit une interface FTP pour les nostalgiques.

### 5.1 Connexion à distance

Se connecter via `ssh` sur une machine distante d'un collègue.

Remarquez qu'à la première utilisation `ssh` dit qu'il ne connaît pas la clé publique du `sshd` de la machine distante et l'affiche.

C'est typiquement le problème de l'authentification par mécanisme public et l'œuf ou la poule : comment être sûr que le `sshd` qu'on veut atteindre est bien celui auquel on pense et qu'on n'est pas redirigé par un moyen quelconque vers un `sshd` pirate qui espionnera tout ce que vous faites ?

C'est justement cette clé privée distante qui permet de vérifier ça. Si vous vous êtes déjà connecté sur votre machine via `ssh`, `~/.ssh/known_hosts` contient déjà cette clé et `ssh` reconnaissant une machine amie ne vous posera pas la question précédente. Si votre connexion est détournée, `ssh` refusera la connexion car la clé renvoyée par le `sshd` distant ne sera probablement pas celle de `~/.ssh/known_hosts`.

Mais revenons au problème de la question initiale de « la première fois » : comment être sûr que c'est la bonne clé qui est envoyée et donc que c'est bien la même machine ? Plusieurs solutions :

- vous connaissez la clé par cœur et vous voyez bien que c'est la même ☺ ;
- vous l'avez sur une disquette, un CDROM, une carte ou un ruban perforée<sup>8</sup> ;
- vous avez coupé en 3 votre clé : un bout est gravé sur votre chaussure gauche, un autre est brodé à l'intérieur de votre slip et enfin le dernier morceau est tatoué en haut de votre nuque ;

---

<sup>8</sup>Évidemment, l'intérêt en France est que la majorité des gens capables de décoder ça sont à la retraite, mais méfions-nous des espions soviétiques... ☺

- vous interprétez la signature de la clé en binaire et faites le *piercing* correspondant (entre 0 et 128 trous) ;
  - vous n’avez pas de solution et vous acceptez de vous connecter après avoir fait une prière.
- Essayer d’espionner les paquets qui passent avec `tcpdump`, `wireshark` ou `snoop` (sous Solaris). Comparer à une connexion `telnet` ou `rlogin`.
- À partir d’ici oublier que `telnet`, `rlogin` ou `ftp` aient pu exister ☺ et ne les utilisez plus que sous la menace.

## 5.2 Création d’un couple de clés

Se créer un joli couple de clé publique-clé secrète protocole version 2 avec

```
ssh-keygen -t dsa
```

que l’on chiffrera avec la belle phrase secrète demandée.

Afin de permettre les connexions `ssh` depuis une machine  $\mathcal{A}$  vers une machine  $\mathcal{B}$  on mettra le contenu du `~/.ssh/id_dsa.pub` sur  $\mathcal{A}$  dans le fichier `~/.ssh/authorized_keys` de  $\mathcal{B}$ . Ainsi les connexions des utilisateurs possédant le `~/.ssh/id_dsa` correspondant pourront se connecter à  $\mathcal{B}$ .

Pour que `sshd` soit content dans sa grande paranoïa altruiste et vous laisse vous connecter, faire un

```
chmod go-rw ~/.ssh/authorized_keys
```

Vérifiez que cela fonctionne depuis  $\mathcal{A}$  avec un

```
ssh  $\mathcal{B}$ 
```

qui va vous demander la phrase secrète de la clé DSA et non plus le mot de passe UNIX.

Si on fait une utilisation intense du réseau (connexion à plein de machines en continu, mises à jour avec des serveurs CVS via `ssh`, utilisation d’ordinateurs parallèles avec du MPI sur `ssh`, etc.), on est amené à taper sans arrêt sa (ses) phrase(s) secrète(s), ce qui va rebuter n’importe quel(le) informaticien(ne)<sup>9</sup>. C’est pour cela qu’a été créé le serveur `ssh-agent` gardien suprême des clés qui, une fois lancé et instruit des clés, va répondre à votre place.

Les systèmes de fenêtrage modernes démarrent généralement automatiquement un processus `ssh-agent` lors de la connexion d’un utilisateur. Vérifier si tel est le cas. Si ce n’est pas le cas, lancer dans une fenêtre un<sup>10</sup>

```
eval `ssh-agent`
```

qui a pour effet de lancer `ssh-agent` d’une part et d’initialiser des variables du `shell`<sup>11</sup> qui donneront aux futurs `ssh` le moyen de se connecter à l’agent d’authentification.

On utilise ensuite `ssh-add` pour rajouter des clés secrètes dans l’agent. Sans paramètre supplémentaire c’est la clé DSA qui sera rajoutée par défaut avec :

```
ssh-add
```

<sup>9</sup>Ne devient-on pas informaticien(ne) par flemme, pour faire travailler les ordinateurs à sa place ?

<sup>10</sup>Regardez bien le modèle d’apostrophe dans ce qui suit et comprendre le *pourquoi* du *comment*.

<sup>11</sup>Pour bien faire il faut arranger son environnement de travail pour que `ssh-agent` soit lancé lors de votre connexion à votre ordinateur et que toutes les fenêtres en héritent.

Essayer de vous connecter sans mot de passe depuis  $\mathcal{A}$  vers  $\mathcal{B}$  avec un `ssh`  $\mathcal{B}$

Demander avec `ssh-add -L` la liste des clés chargées dans votre agent d'authentification.

L'intérêt du système est donc de faire une centralisation de l'authentification pour ne plus avoir à taper son mot de passe ou sa phrase secrète à chaque fois qu'on veut utiliser `ssh`, `scp` ou `sftp`.

Il y a un mode de configuration de `ssh/sshd` permettant aussi de faire suivre à travers la connexion l'accès au `ssh-agent` (c'est à dire de faire un `proxy-ssh-agent`). L'intérêt est qu'on peut sauter transitivement de machine en machine avec des `ssh` sans avoir à s'authentifier à nouveau ou lancer de nouveaux `ssh-agent`. Le danger est que si vous vous connectez sur une machine piratée, le pirate aura accès via le `proxy-ssh-agent` de la machine piratée qu'il contrôle à la clé secrète tournant dans votre `ssh-agent` et donc pourra utiliser vos droits pour se connecter à vos machines... Donc réfléchir sur ce compromis luxe/sécurité en fonction de vos usages réels.

## 5.3 Le protocole d'affichage X11

### 5.3.1 Comprendre X11

X11 est un protocole permettant de faire des affichages graphiques à distance ce qui est extrêmement pratique et est ce qui est typiquement utilisé dans le monde UNIX au niveau du fenêtrage.

Par défaut les applications (clientes X11) essayent de se connecter à l'écran de la machine locale (le serveur X11) mais si on définit une variable d'environnement `DISPLAY` ou qu'on joue avec une option d'exécution on peut rediriger l'endroit d'affichage vers l'écran dont on indique le nom, ce qui est extrêmement puissant :

- télétravail ;
- on fait tourner un programme sur *la* machine qui le permet et on affiche sur une autre ;
- architecture système simplifiée : gros serveur d'applications et affichage sur des clients légers (terminaux X11,...);
- ...

Le format d'un nom d'écran X11 est du style

*machine:écran.sous-écran*

avec *écran* et *sous-écran* des entiers naturels commençant à 0 et le protocole sur IP/TCP utilise le port  $6000 + \text{écran}$ .

Dans une fenêtre afficher la valeur par défaut du nom d'écran utilisé avec par exemple :

```
echo $DISPLAY
```

## 5.4 X11 vous suit partout via ssh

Se connecter sur une machine distante avec `ssh` et lancer une application X11 (par exemple `xclock`) sans rien toucher à la variable d'environnement `DISPLAY`. Miracle !

Regarder ce qui passe entre les deux machines. Mais par où passe donc le protocole X11 ?

Afficher la valeur de `$DISPLAY` dans la fenêtre `ssh` et dans la fenêtre de votre machine locale. Essayer de comprendre le principe utilisé.

## 5.5 Mieux comprendre X11

Partie pour les plus curieux... En fait, pour des raisons de sécurité, c'est de moins en moins possible d'avoir des connexions X11 au dessus de TCP donc cette partie de TP risque de ne pas être réalisable... Seules les connexions locales par socket Unix sont possibles. On pourra donc sauter cette partie.

Sur la machine distante, dans la fenêtre `ssh` ou autre (`rlogin`, `telnet`,...), supposons qu'on n'utilise pas le mode mandataire X11 de `ssh` et faisons un

```
DISPLAY=votre-machine:0
```

et relancer l'application X11 précédente. Que se passe-t-il ? Faire alors sur la machine locale un

```
xhost +machine-distante
```

qui veut dire « autorise **toutes**<sup>12</sup> les connexions distantes X11 sur mon écran depuis *machine-distante* ». Relancer l'application X11 précédente en regardant ce qui passe sur le réseau.

Exemple de danger : demander à un collègue de faire alors un

```
ssh machine-distante xwd -root -display :0 | xwud
```

Expliquer comment cela marche et pourquoi<sup>13</sup>. Regarder éventuellement ce qui passe sur le réseau.

Bon, on supprime ce trou de sécurité sur sa machine en revenant en arrière avec

```
xhost -machine-distante
```

Notons que comme trou de sécurité on aurait pu faire pire si on avait carrément fait dans la mondialisation globale :

```
xhost +
```

qui signifie d'« autoriser les accès X11 depuis n'importe où » ! Évidemment à n'utiliser que sous la torture...

Une sécurisation intermédiaire si on n'a pas `ssh` sous le coude serait d'utiliser l'authentification par secret partagé au moyen de `xauth`. On peut obtenir la liste des secrets avec

```
xauth list
```

et en rajouter par exemple sur la machine distance avec

```
xauth add ma-machine:0 MIT-MAGIC-COOKIE-1 mon-secret-hexadécimal
```

Si ce sont des machines qui partagent votre répertoire principal et en particulier le fichier `~/Xauthority` qui a le bon goût de stocker les secrets de `xauth` vous n'aurez pas à vous en préoccuper. Sinon, il y a aussi des scripts tels que `xrsh` qui ouvrent une connexion à distance par `rsh`, positionnent le `DISPLAY` et font le `xauth` qui va bien. C'est automatique mais beaucoup moins sécurisé que `ssh`.

Philosopher sur le sens de la vie... Réfléchir à la facilité qu'apporte `ssh` et X11 : non seulement c'est simple mais en plus c'est sécurisé !

Évidemment, si la machine distante est compromise et que vous utilisez l'encapsulation de X11 dans `ssh` un pirate peut accéder à vos fenêtres X11 sur votre machine locale, ce qui est fâcheux. Dans ce cas, il est clair que ce n'est pas une bonne idée d'utiliser cette encapsulation. C'est donc un compromis à trouver par machine.

---

<sup>12</sup>C'est à dire *pas que* les vôtres !!! ☹

<sup>13</sup>Exemple de la souplesse et la beauté d'UNIX au passage.

## 5.6 Créer un Intranet sécurisé

On se propose d'utiliser ici `ssh` pour faire des connexions WWW sécurisées et d'autre part d'encapsuler le protocole peu fiable `telnet` en entrée. Pour ce faire on va utiliser le mécanisme de télé-détournement de port TCP de `ssh`, à savoir user des options `-R` et `-L` lors d'une connexion à distance. En fait avec les versions récentes de `ssh`, pour des raisons de sécurité les téléportages de port ne sont autorisés que venant depuis les machines locales faisant tourner le client ou le serveur `ssh`. Il existe néanmoins l'option `-g` autorisant côté client `ssh` des connexions non locales.

On va supposer ici que vous faites du télétravail et que le PC3 est chez vous à la maison. On veut pouvoir accéder directement aux serveurs WWW internes de l'entreprise accessibles depuis la machine interne PC1. On a aussi envie, si vous avez laissé allumé chez vous votre PC3, de se connecter depuis son bureau avec PC2 sur votre PC3 hyper-protégé dont même le port `ssh` est filtré.

Essayer par exemple de faire qu'une connexion `ssh` (en mode verbeux) du PC3 vers le PC1 vous permette de faire suivre une connexion TCP port 4567 sur le PC3 vers `proxy.enst-bretagne.fr` port 8080 (mandataire WWW) et sur le port 12345 de PC1 vers le port 22 (`ssh!`) de PC3. **Éventuellement faire un schéma pour comprendre les encapsulations à réaliser** ☺. Éviter de vous marcher sur les pieds entre groupe de TP, c'est déjà assez compliqué comme ça. Éventuellement utiliser des machines élèves.

Configurer son navigateur WWW sur PC3 pour utiliser le mandataire (*proxy* en anglais) WWW distant via `ssh`.

Se connecter avec `ssh` depuis le PC2 vers le PC3 en passant par le PC1. Le truc qui aide : regarder l'option `-p` de `ssh`...

Sur ce concept on peut créer des tunnels avec n'importe quel protocole en exécutant par exemple des PPP à distance (les passionnés iront voir par exemple le TP sur PPP), voire en plus du `ssh` dans d'autres `ssh`, etc. comme vu précédemment.

## 5.7 Et `ssh` sous Windows ?

Eh bien c'est possible ! Si on avait le temps on pourrait voir par exemple sur [http://www.hsc.fr/ressources/breves/remote\\_windows\\_ssh.html](http://www.hsc.fr/ressources/breves/remote_windows_ssh.html).

## 6 Droits Unix

Les droits Unix standards sur les fichiers (le fameux UGO) sont un peu limités. On peut obtenir une gestion beaucoup plus souple et fine de ces droits grâce aux ACL (*Access Control List*). Les ACL sont activées sur les machines de l'école. Testez les ACL sur une machine de l'école (regardez la documentation des commandes `getfacl` et `setfacl`). Essayez de partager un document avec votre binôme (et uniquement celui-ci) sans créer de groupe particulier, etc.

## 7 SSL et navigateur WWW

Se connecter à un site sécurisé par SSL avec votre navigateur WWW et analyser le certificat utilisé par le site. Comparer par exemple la connexion à <http://certs.netscape.com> avec <http://picolibre.enst-bretagne.fr>. Quelle est la différence ? Enquêtez. . .

Regarder la liste des certificats de confiance installés avec le navigateur.

## 8 Journaux d'information

Regarder les messages de log avec les commandes adéquates.

## 9 Chiffrement de documents, de courriel et signature avec GPG

Nous allons nous familiariser ici avec le chiffrement de documents et les concepts associés avec le logiciel GPG (<http://www.gnupg.org>).

La sécurité d'un système de signature à la PGP repose sur la notion distribuée de chaîne de confiance, où des individus font confiance à d'autres individus. La robustesse est basée sur la confiance en chaque maillon de la chaîne. Si un maillon casse, la chaîne aussi. C'est donc très différent des systèmes de certificats où la confiance est concentrée sur l'autorité de certification.

Regardez <http://www.cs.uu.nl/people/henkp/henkp/pgp/pathfinder> pour naviguer dans cette chaîne de certification. Par exemple regarder le dessin des chemins de signature de la clé 135EA668 à la clé 3D2A57E7 et dans l'autre sens. Regardez aussi les statistiques fournies par cet outil. Très instructif !

Les clés publiques sont stockées sur des serveurs de clés mondiaux tel que <http://pgp.mit.edu> et les outils tels que GPG y récupèrent ces clés.

### 9.1 Chiffrer pour soi un document

Le mode le plus simple de fonctionnement de `gpg` est de pouvoir chiffrer un document pour soi avec un algorithme symétrique utilisant une phrase secrète et de pouvoir relire le document avec cette même phrase.

Chiffrer un document avec

```
gpg --symmetric doc
```

qui crée par défaut un `doc.gpg` et déchiffrez-le ensuite avec

```
gpg --decrypt doc.gpg
```

### 9.2 Démarrage

Passons aux choses plus compliquées...

Sur <http://www.gnupg.org/gph/fr/manual.html> on peut trouver une introduction plus étendue qu'ici.

#### 9.2.1 Créer ses clés

Créer son couple de clé publique-clé privée avec

```
gpg --gen-key
```

en choisissant par exemple les options par défaut. L'adresse de courriel et le nom que vous y mettez ont de l'importance car ils seront utilisés de manière officielle lors des signatures électroniques pendant un temps certain, en particulier après votre sortie de l'école. La phrase secrète a été utilisée pour chiffrer votre clé privée. Ainsi même si quelqu'un lit vos fichiers il ne la récupèrera pas.

Cela a généré des chose dans `~/.gnupg`.

Ce répertoire sera à conserver avec vous toute votre vie pour conserver votre clé secrète !

## 9.2.2 Créer un certificat de révocation

Tant qu'à faire on va créer un certificat de révocation qui servira en cas de vol ou de perte de votre clé secrète à annuler les copies de votre clé publique qui seront disséminées sur Internet.

```
gpg --gen-revoke votre-nom
```

On pourrait imaginer imprimer ce certificat et le cacher (pourquoi ?). Il servirait pour annuler votre clé au cas où vous n'auriez plus accès à votre ordinateur.

## 9.3 Gérer son trousseau de clés publiques

Vous pouvez afficher son contenu avec

```
gpg --list-keys
```

Envoyez votre clé publique à un(e) collègue pour qu'il puisse ensuite vous envoyer un courriel chiffré. Pour se faire il faut exporter une de vos clés publiques, par exemple celle avec votre *nom*, avec

```
gpg --armor --output ma-clé.gpg --export nom
```

Vous pouvez lui envoyer par un moyen sécurisé<sup>14</sup> ce fichier *ma-clé.gpg*.

Récupérez la clé publique d'un(e) collègue et intégrez-la à votre porte-clé avec

```
gpg --import sa-clé.gpg
```

Comment être sûr que cette clé lui appartient bien ?

Mais le plus simple est d'envoyer sa clé publique vers les serveurs de clés style <http://pgp.mit.edu>. Ainsi, quelqu'un qui en a besoin pour vous envoyer du courrier chiffré ou vérifier votre signature n'a qu'à l'y récupérer.

Pour l'envoyer, il suffit de faire un

```
gpg --send-keys identifiant-de-votre-clé
```

qui enverra la clé publique à un serveur de clés par défaut qui aura le bon goût de faire suivre à tous les serveurs de la planète.

## 9.4 Envoyer un fichier chiffré ou signé

À partir d'ici votre système de chiffrement est correctement configuré et on peut aussi utiliser des outils de courrier classique, par exemple depuis les icônes du système (ThunderBird, Evolution, Kmail) afin de se faciliter la tâche.

Il faut déjà récupérer la clé publique du destinataire. Le plus simple est de la récupérer depuis un serveur de clé avec :

```
gpg --recv-keys identifiant-de-clé-du-destinataire
```

Envoyer un courriel chiffré à un(e) collègue qui vous aura envoyé sa clé publique au préalable ou dont vous aurez récupéré la clé comme précédemment, avec

---

<sup>14</sup>Sinon un pirate pourrait au passage la remplacer par sa propre clé publique...

```
gpg --encrypt --recipient votre-collègue document
```

Recevez un courriel (fichier) chiffré que vous lirez avec

```
gpg --decrypt document.gpg
```

Créez une signature à un document avec :

```
gpg --clearsign document
```

qui va créer un *document.asc* contenant le document suivi de la signature. Il ne reste plus qu'à envoyer ce fichier au destinataire.

Vérifier la signature d'un courriel non chiffré :

```
gpg --verify document.asc
```

Il y a aussi d'autres modes de signature (signature dans fichier séparé, etc.).

## 9.5 Organiser un soirée de signatures

La sécurité peut aussi être l'occasion de soirées festives, les *key-signing parties* ! Enfin une soirée chébran ! ☺

Pour éviter de se marcher sur les pieds avec des ordinateurs portables ou non, chacun va imprimer l'empreinte de sa clé publique et son nom sur un papier et la distribuer aux hôtes de la fête. C'est une bonne idée d'imprimer simplement ses cartes de visite avec dessus aussi son empreinte de clé OpenPGP.

On suppose que vous avez déjà envoyé votre clé aux serveurs de clés selon § 9.3.

À chaque fois qu'on reçoit une carte avec une empreinte, on vérifie **soigneusement** l'identité de la personne avec l'aide des papiers d'identité de celle-ci. L'idée est qu'on évite ainsi qu'un intrus ne distribue une fausse clé publique pour quelqu'un autre dont il voudra par la suite usurper l'identité.

Ensuite, à tête reposé, on va signer chaque clé publique reçue avec sa propre clé privée. Pour ce faire, on commence par chercher les identifiants de chacun sur un serveur de clés et ensuite faire une récupération massive avec :

```
gpg --recv-keys les-identifiants-de-clé
```

Ensuite vous allez signer les clés une par une, en vérifiant bien que l'empreinte de la clé publique que vous allez signer correspond bien à celle que vous avez reçu de la main à la main, avec :

```
gpg --edit-key identifiant-de-clé  
sign  
save
```

La sécurité du système global de chaîne de vérification dépend du sérieux de ce travail, donc, gare !

Une fois toutes les clés signées, il faut les renvoyer sur les serveurs de clé avec :

```
gpg --send-keys les-identifiants-de-clé
```

Pour d'autres idées, <http://www.cryptnet.net/fdp/crypto/gpg-party.html> est une bonne source.

## 9.6 Conclusion

Vous connaissez maintenant les concepts d'usage d'un système de chiffrement et de signature de fichiers !

Complicé ? Bah, il existe probablement sur le site de GPG un client s'adaptant à votre système de gestion de courrier favori.

Il existe une interface intégrant PGP dans Emacs pour simplifier la tâche, dans ThunderBird, Kmail, Evolution,... et aussi des systèmes PGP sous Windows avec fenêtres et tout.

N'oubliez pas de garder précieusement votre répertoire .GNUPG.