

HTTPS

1. Attaque MITM
2. Architecture de la solution
3. Exposition NAT du port 443 et configuration de la clé publique et de la clé privée

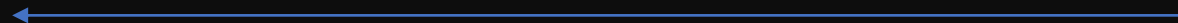
Attaque MITM



Payload



HTML



Starbucks Fibre (fake)



Flow Details

2021-01-04 11:20:41 GET https://management.azure.com/subscriptions/4d1c770c-574d-4746-8d25-f1e68fde-5b78/providers/-01 - 200 OK applic

Part

- 1) cookies
- 2) urlencoded form
- 3) multipart form
- 4) path
- 5) method
- 6) query
- 7) reason
- 8) request-headers
- 9) response-headers
- a) request-body
- b) response-body
- c) status_code
- d) set-cookies
- e) url

Request

Cache-Control: no-cach

Pragma: no-cach

Transfer-Encoding: chunked

Content-Type: applica

Content-Encoding: gzip

Vary: Accept-

x-ms-request-id: 320565e

Strict-Transport-Security: max-age

X-Content-Type-Options: nosniff

Server: Microso

Server: Microso

X-Powered-By: ASP.NET

X-Powered-By: ASP.NET

x-ms-ratelimit-remaining-subsc 11999

Detail

3cf89c

mains

[1/1] [f:management.azure.com] [*:8080]

On peut consulter les cookies, forcer un setcookie etc. nous pouvons tout faire

Architecture de la solution

A votre avis, qu'est-ce que
HTTPS a en plus que HTTP ?



Le **protocol HTTPS** spécifie les conventions suivantes dans une communication :

- Le **destinataire** est spécifié par une URL (un lien)
- Une **méthode** spécifie le moyen de transport des données (GET ou POST)
- Les données seront **cryptées par une clé symétrique**

A votre avis qu'est-ce qu'une clé ?



La cryptographie symétrique

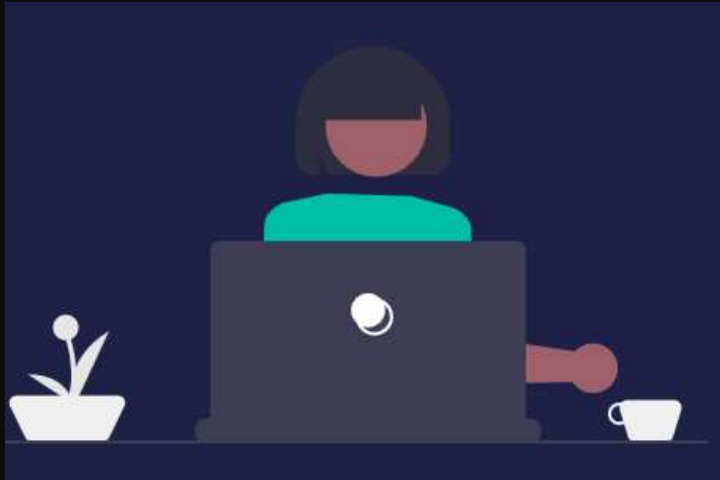
Un petit exemple ...

Pour simplifier le problème, nous allons prendre un exemple basé sur le **décalage des lettres** dans un message.

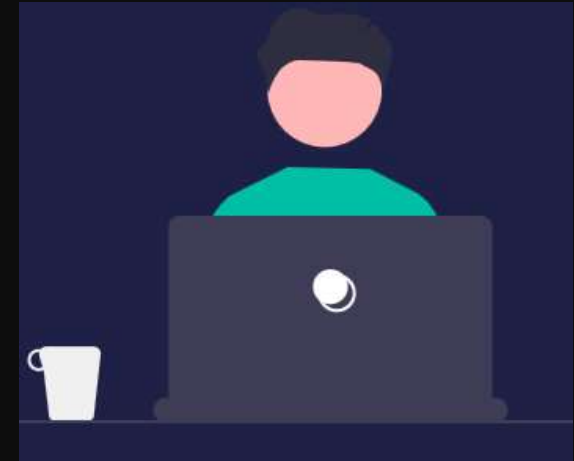
Dans la réalité, c'est beaucoup plus compliqué et implique beaucoup de mathématiques !

Je vous présente ...

Alice



Bob



Besoin : **Alice souhaite communiquer avec Bob** sur la
sale coupe de cheveux de son responsable Colin

Problème : **Alice a peur** que son responsable Colin fasse
une attaque MITM et lise son message pour Bob

Solution : **Alice communique une clé et un cipher** à Bob
pour cacher leur message (crypter le message)

Exemple cryptographie symétrique

Alice



Alice choisit « 5 » comme **clé**

Alice choisit « le decalage de lettres » comme **cipher**

Alice transmet ces 2 choses à Bob à l'avance en cachette

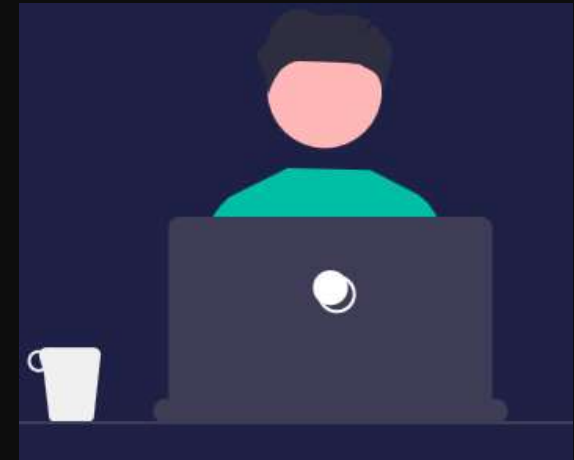
Exemple cryptographie symétrique

Bob dit :

Ok Alice, la clé est « 5 »

Ok Alice, le cipher est le
« décalage de lettres »

Bob



1. Processus de chiffrement symétrique

Alice



Alice veut dire « Colin a une sale coupe » à Bob.

Elle va exécuter le cipher avec la clé, donc elle va décaler les lettres de 5 et obtenir :
« Htqns%f%zsj%xfqj%htzuj »

Pourquoi « Colin a une sale
coupe » donne
« Htqns%f%zsj%xfqj%htzuj »
une fois chiffré ?



On utilise le **cipher** (c'est la méthode de cryptage) :
« décalage de lettres »

On utilise la **clé** (c'est un nombre) pour savoir de
combien de lettres on doit décaler : c'est 5

Donc « Colin », donne « Htqns » car :
« C » 5 lettres après, donne « H »
« o » 5 lettres après donne « t »,
« l » 5 lettres après donne « q »,
« i » 5 lettres après donne « n »,
« n » 5 lettres après donne « s »

Et ainsi de suite ...

Donc le message :

« Colin a une sale coupe »

Est crypté en :

« Htqns%f%zsj%xfqj%htzuj »

Alice a chiffré son message !

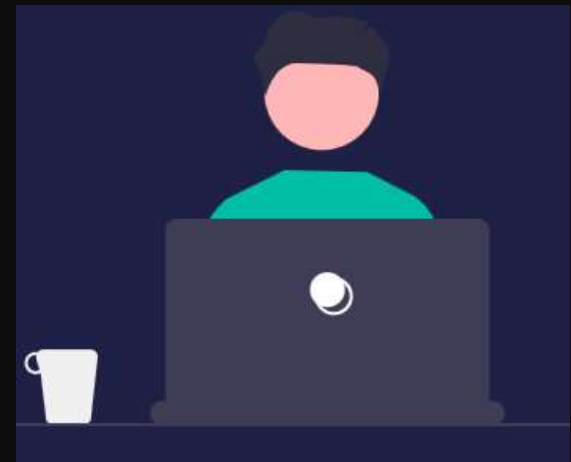
Alice



« Colin a une salle
coupe »

« Htqns%f%zsj%xfqj%
htzuj »

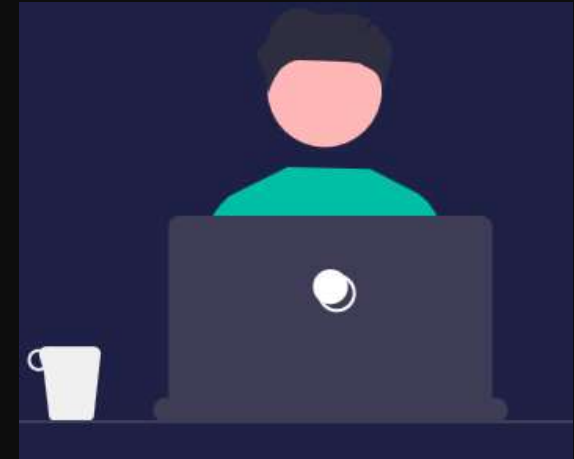
Bob



2. Processus de déchiffrement symétrique

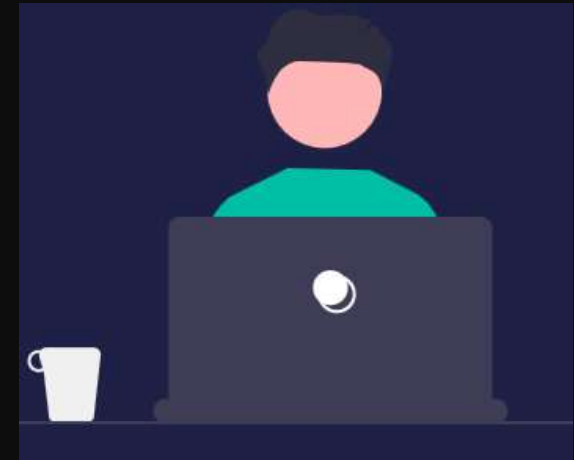
Bob a reçu
«Htqns%f%zsj%xfqj%htzuj » de
la part d'Alice, il va donc utiliser
la clé et le cipher pour déchiffrer
le message.

Bob



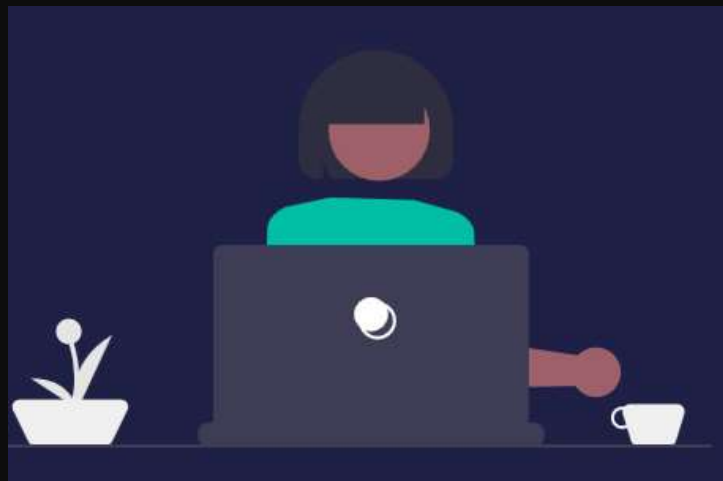
Bob fait donc l'opération inverse :
Donc « Htqns », donne « Colin » car :
« H » 5 lettres avant, donne « C »
« t » 5 lettres avant donne « o »,
« q » 5 lettres avant donne « l »,
« n » 5 lettres avant donne « i »,
« s » 5 lettres avant donne « n »

Bob



Bob a déchiffré le message !

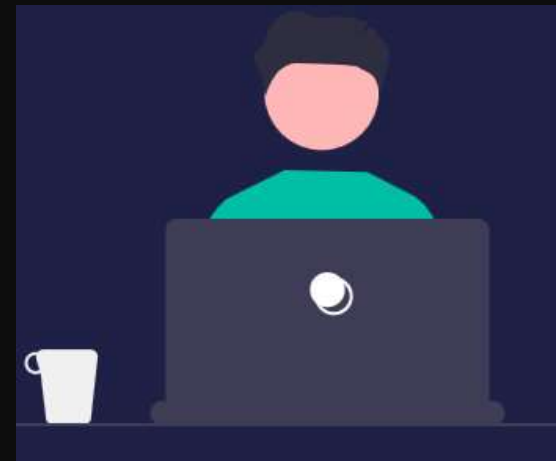
Alice



« Colin a une salle
coupe »

« Htqns%f%zsj%xfqj%
htzuj »

Bob



« Colin a une salle
coupe »

Que se passe-t-il si Colin fait
une attaque MITM ?



Colin ne va rien comprendre !!

Lorsque les messages sont cryptés, une attaque MITM est-elle possible ?



Il n'est pas possible (ou très difficilement)
de faire une attaque MITM lorsque la
communication est chiffrée
symétriquement

Fin de l'exemple sur la
cryptographie symétrique

On appelle **cryptographie symétrique** toute cryptographie entre 2 parties (comme Alice et Bob) impliquant **1 même clé des 2 côtés** (Alice utilise la même clé que Bob)

Quelqu'un voit-il un problème ?
Est-ce que la cryptographie
symétrique suffit ?



Sauf ... que se passe-t-il si Colin
fait une attaque MITM au
moment où Alice donne la clé
et la cipher à Bob ?



Colin sera aussi dans la capacité de
déchiffrer les messages !! Zut !! =(

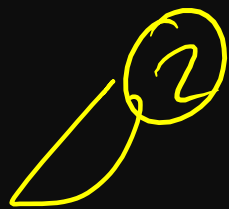
A votre avis, comment peut-on empêcher Colin de voir l'échange de la clé symétrique de Alice vers Bob ? (attention c'est plus dur)



Pour s'assurer que Alice donne sa clé et son cipher en cachette à Bob, nous allons utiliser la **cryptographie asymétrique** !

La cryptographie **asymétrique est lente** (alors que la cryptographie **symétrique est rapide**), mais assure à 100% (en théorie) que les informations sont données en cachette

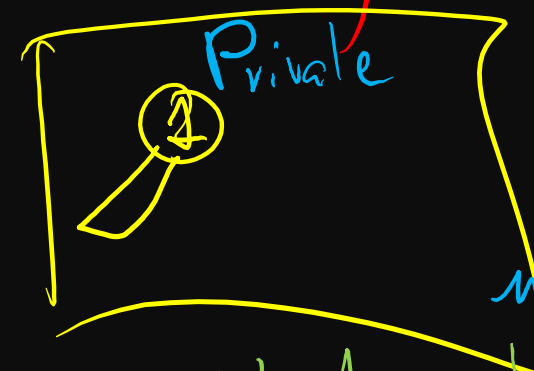
Alice



"déréalge"

5

Bob



Private

"déréalge"

5

L'idée globale devient ainsi que :

1. Alice choisisse la clé et le cipher
2. Alice envoie tout ça à Bob en **cryptographie asymétrique** (même si c'est lent) 100% en cachette
3. Bob recoit la clé et le cipher
4. Alice et Bob communique en **cryptographie symétrique** avec cette clé et le cipher (c'est rapide)

Pre-master key

L'idée globale devient ainsi que :

1. Alice choisisse la clé et le cipher
2. Alice envoie tout ça à Bob en **cryptographie asymétrique** (même si c'est lent)
3. Bob recoit la clé et le cipher
4. Alice et Bob communique en **cryptographie symétrique** avec cette clé et le cipher (c'est rapide)

Negotiation
process

Bulk encryption-
decryption process

Une **cryptographie asymétrique** se base sur
2 clés différentes :

- Une **clé dite publique**
- Une **clé dite privée**

Nous n'allons pas voir la cryptographie asymétrique qui est plus compliquée et nécessite davantage de mathématiques.

Ce processus global est le mécanisme du chiffage des données utilisées par HTTPS :

1. Alice choisisse la clé et le cipher
2. Alice envoie tout ça à Bob en **cryptographie asymétrique** (même si c'est lent)
3. Bob recoit la clé et le cipher
4. Alice et Bob communique en **cryptographie symétrique** avec cette clé et le cipher (c'est rapide)

On remplace Alice par le navigateur et Bob par le serveur et on obtient :

1. ~~Alice~~ Le navigateur choisisse la clé et le cipher
2. ~~Alice~~ Le navigateur envoie tout ça ~~à Bob~~ au serveur en **cryptographie asymétrique** (même si c'est lent)
3. ~~Bob~~ Le serveur recoit la clé et le cipher
4. ~~Alice et Bob~~ Le navigateur et le serveur communique en **cryptographie symétrique** avec cette clé et le cipher (c'est rapide)

La seule clé nécessaire pour faire démarrer tout le processus de cryptographie des données est la clé publique de la cryptographie asymétrique.

Tout le reste en découle automatiquement entre le navigateur et le serveur.

La clé publique est détenue par le serveur et est consignée dans un fichier appelé : **certificat SSL**

Le certificat SSL contient donc la clé publique qui permet tout le processus de cryptographie des données entre le navigateur et le serveur

Le **SSL** (Secure Sockets Layer) et **son**
successeur TLS (Transport Layer Security)
sont des protocoles cryptographiques utilisés
pour **crypter les communications** entre
logiciels

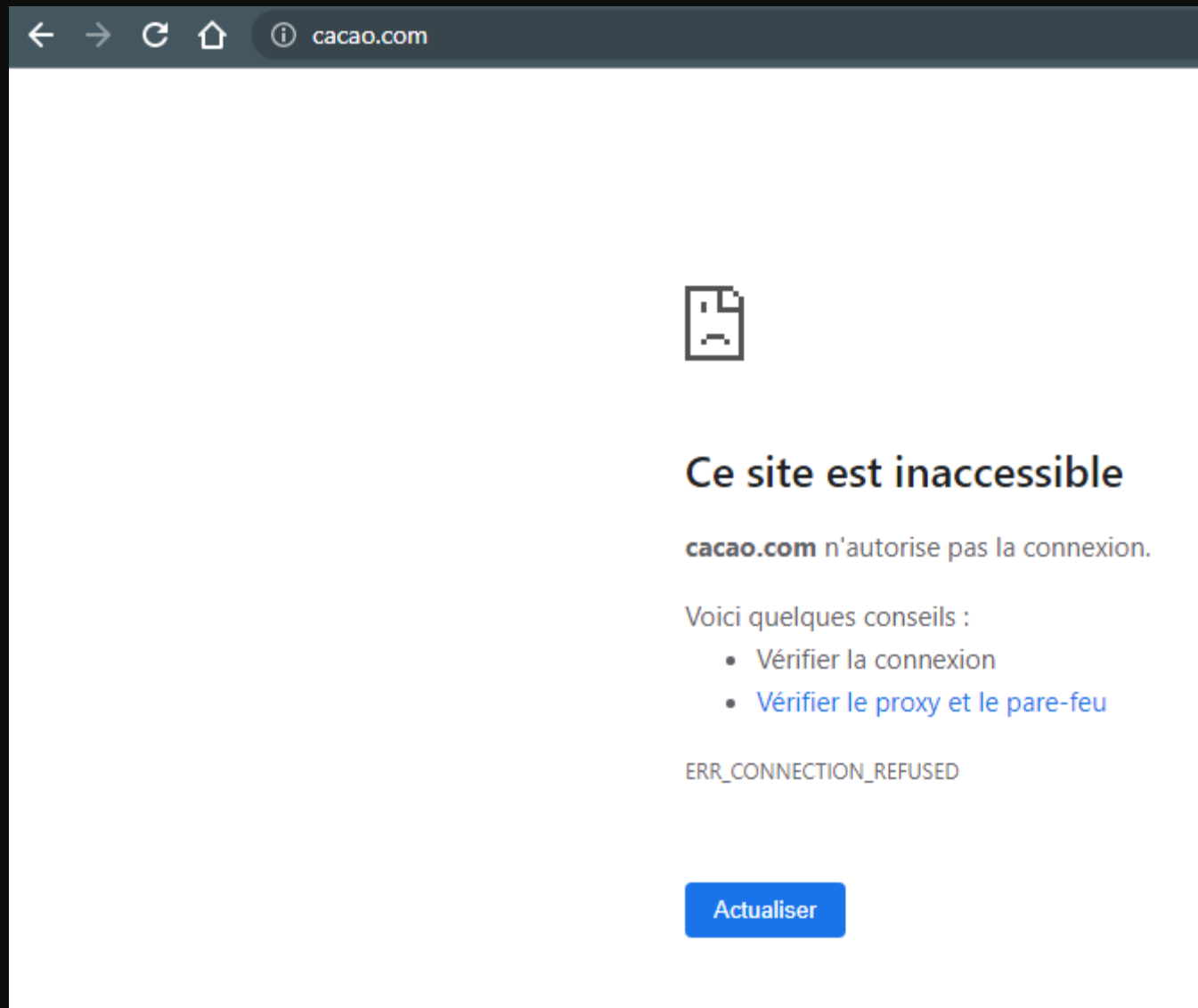
HTTPS = HTTP + TLS !

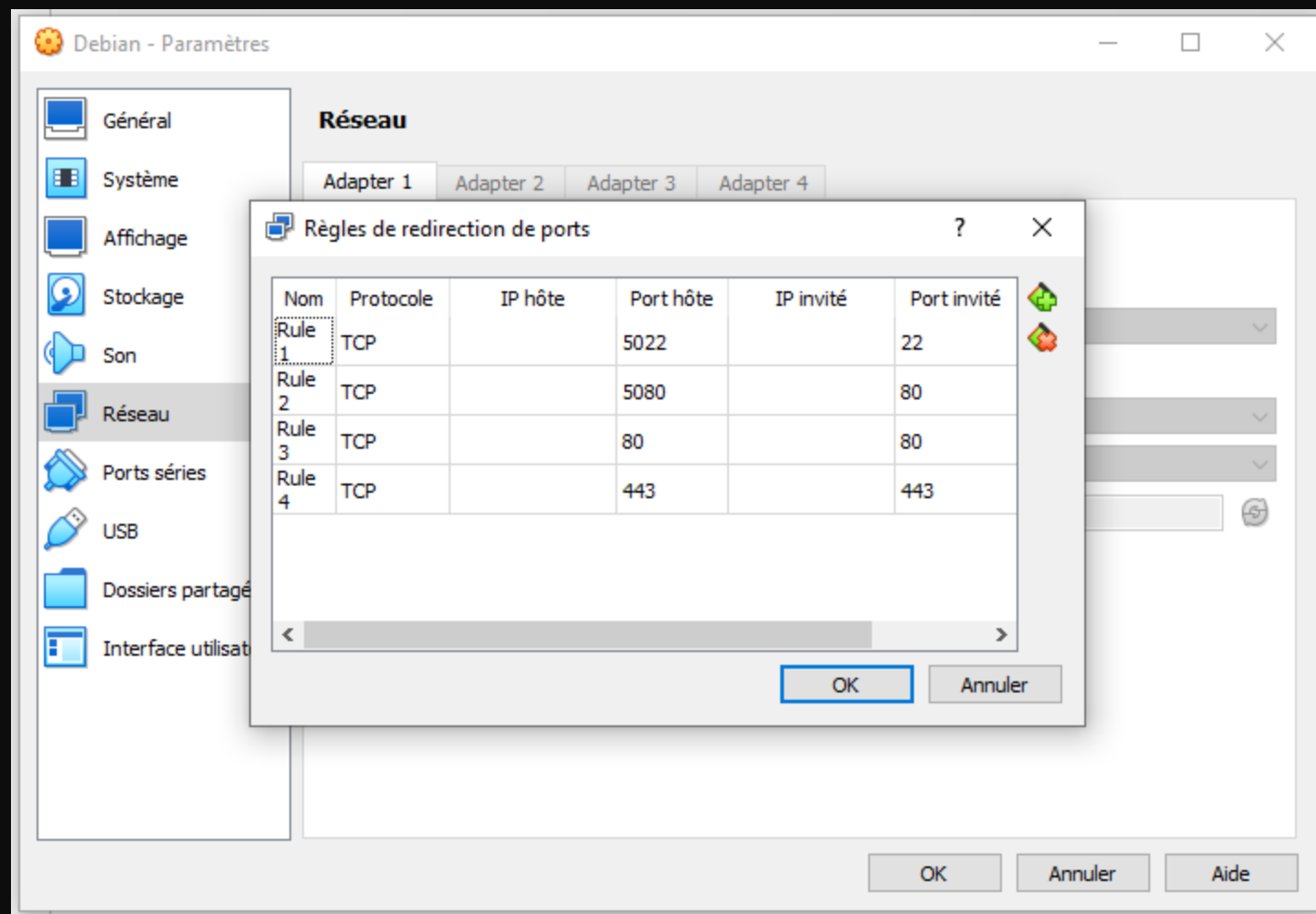
Conclusion : comment faire
pour parer les attaques MITM ?



Utiliser le protocole **HTTPS** !

Exposition NAT du port 443 et configuration de la clé publique et privée





```
a2enmod ssl
```

```
<VirtualHost *:443>
    ServerName cacao.com
    ServerAlias www.cacao.com
    ServerAdmin webmaster@localhost
    DocumentRoot /var/www/cacao.com
    ErrorLog ${APACHE_LOG_DIR}/error-cacao.com.log
    CustomLog ${APACHE_LOG_DIR}/access-cacao.com.log combined

    SSLEngine on
    SSLCertificateFile /etc/ssl/certs/ssl-cert-snakeoil.pem
    SSLCertificateKeyFile /etc/ssl/private/ssl-cert-snakeoil.key
</VirtualHost>
```

Lecteur du certificat : Debian.debian.virtualbox.org

Général

Détails

Émis pour

Nom commun (CN)	Debian.debian.virtualbox.org
Organisation (O)	<Ne fait pas partie du certificat>
Unité d'organisation (OU)	<Ne fait pas partie du certificat>

Émis par

Nom commun (CN)	Debian.debian.virtualbox.org
Organisation (O)	<Ne fait pas partie du certificat>
Unité d'organisation (OU)	<Ne fait pas partie du certificat>

Durée de validité

Émis le	mardi 27 décembre 2022 à 23:43:08
Expire le	vendredi 24 décembre 2032 à 23:43:08

Empreintes

Empreinte SHA-256	01 DE 4B 03 EA 7B 9D 55 F5 08 73 61 89 F6 2A DD 97 A3 56 EF 5E 7A 22 EF 83 C6 37 02 38 62 6D 1C
Empreinte SHA-1	50 B1 56 85 6A 6D DB CE 80 4F E8 38 1A C0 06 00 F3 31 D8 34

Ma

Impos

certifi

vosre ordinateur / cela peut être dû à une mauvaise configuration ou lors d'une mise à jour

Sécurisez vos applications en HTTPS



