

# 3A Sécurité Authentication Cours 2

Pascal Lafourcade



2023-2024

# Outline

La sécurité et vous ?

Chiffrer vos emails

S/MIME

Efail

JWT

Privacy/Tracing

Homograph Attack

Click Hijacking

Applications

Diffie-Hellman

Kerberos

Conclusion

# La sécurité numérique est déjà là



Mais prendre de bonnes habitudes ça prend du temps ...



même quand c'est important

Devenir acteur de sa sécurité numérique



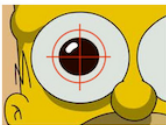

Devenir acteur de sa sécurité numérique  
car la sécurité c'est pas automatique.

# L'authentification



*"On the Internet, nobody knows you're a dog."*

# Plusieurs moyens

<b>KNOW</b>	<b>HAVE</b>	<b>ARE</b>	<b>DO</b>
			
<p>Passwords ID Questions Secret Images</p>	<p>Token (Smart) Card Phone</p>	<p>Face Iris Hand/Finger</p>	<p>Behavior Location Reputation</p>

# Sécurité de mes mots de passe



# Sécurité de mes mots de passe



Le plus simple et le plus utilisé moyen

- ▶ d'authentification
- ▶ d'attaque

# Sécurité de mes mots de passe



Le plus simple et le plus utilisé moyen

- ▶ d'authentification
- ▶ d'attaque



## Top 25 en 2014

1. 123456
2. password
3. 12345
4. 12345678
5. qwerty
6. 123456789
7. 1234
8. baseball
9. dragon
10. football
11. 1234567
12. monkey
13. letmein
14. abc123
15. 111111
16. mustang
17. access
18. shadow
19. master
20. michael
21. superman
22. 696969
23. 123123
24. batman
25. trustno1

## Top 25 en 2015

1. 123456 (Unchanged)
2. password (Unchanged)
3. 12345678 (Up 1)
4. qwerty (Up 1)
5. 12345 (Down 2)
6. 123456789 (Unchanged)
7. football (Up 3)
8. 1234 (Down 1)
9. 1234567 (Up 2)
10. baseball (Down 2)
11. **welcome**
12. **1234567890**
13. abc123 (Up 1)
14. 111111 (Up 1)
15. **1qaz2wsx**
16. dragon (Down 7)
17. master (Up 2)
18. monkey (Down 6)
19. letmein (Down 6)
20. **login**
21. **princess**
22. **qwertyuiop**
23. **solo**
24. **passw0rd**
25. **starwars**

## Top 25 en 2016

1. 123456 (Unchanged)
2. 123456789 (Up 5)
3. qwerty (Up 1)
4. 12345678 (Down 1)
5. 111111 (Up 9)
6. **1234567890**
7. 1234567 (Up 1)
8. password (Down 6)
9. **123123**
10. **987654321**
11. **qwertyuiop**
12. **mynoob**
13. **123321**
14. **666666**
15. **18atcskd2w**
16. **7777777**
17. **1q2w3e4r**
18. **654321**
19. **555555**
20. **3rjs1la7qe**
21. **google**
22. **1q2w3e4r5t**
23. **123qwe**
24. **zxcvbnm**
25. **1q2w3e**

## Top 25 en 2017

1. 123456 (Unchanged)
2. Password (Unchanged)
3. 12345678 (Up 1)
4. qwerty (Up 2)
5. 12345 (Down 2)
6. **123456789**
7. **letmein**
8. 1234567 (Unchanged)
9. football (Down 4)
10. **iloveyou**
11. admin (Up 4)
12. welcome (Unchanged)
13. **monkey**
14. login (Down 3)
15. abc123 (Down 1)
16. **starwars**
17. **123123**
18. dragon (Up 1)
19. passw0rd (Down 1)
20. master (Up 1)
21. **hello**
22. **freedom**
23. **whatever**
24. **qazwsx**
25. **trustno1**

## Top 25 en 2018

1. 123456 (Unchanged)
2. password (Unchanged)
3. 123456789 (Up 3)
4. 12345678 (Down 1)
5. 12345 (Unchanged)
6. **111111**
7. 1234567 (Up 1)
8. **sunshine**
9. qwerty (Down 5)
10. iloveyou (Unchanged)
11. **princess**
12. admin (Down 1)
13. welcome (Down 1)
14. **666666**
15. abc123 (Unchanged)
16. football (Down 7)
17. 123123 (Unchanged)
18. monkey (Down 5)
19. **654321**
20. **!@#\$%^&\***
21. **charlie**
22. **aa123456**
23. **donald**
24. **password1**
25. **qwerty123**

## Top 25 en 2019

1. 123456 (Unchanged)
2. 123456789 (up 1)
3. qwerty (Up 6)
4. password (Down 2)
5. 1234567 (Up 2)
6. 12345678 (Down 2)
7. 12345 (Down 2)
8. iloveyou (Up 2)
9. 111111 (Down 3)
10. 123123 (Up 7)
11. abc123 (Up 4)
12. qwerty123 (Up 13)
13. **1q2w3e4r**
14. admin (Down 2)
15. **qwertyuiop**
16. 654321 (Up 3)
17. **555555**
18. **lovely**
19. **7777777**
20. welcome (Down 7)
21. **888888**
22. princess (Down 11)
23. **dragon**
24. password1 (Unchanged)
25. **123qwe**

## Top 25 en 2020

1. 123456 (Unchanged)
2. 123456789 (Unchanged)
3. **picture1**
4. password (Unchanged)
5. 12345678 (Up 1)
6. 111111 (Up 3)
7. 123123 (Up 3)
8. 12345 (Down 1)
9. **1234567890**
10. **senha**
11. 1234567 (Down 6)
12. qwerty (Down 9)
13. abc123 (Down 2)
14. **Million2**
15. **000000**
16. **1234**
17. iloveyou (Down 9)
18. **aaron431**
19. password1 (Up 5)
20. **qqww1122**
21. **123**
22. **omgpop**
23. **123321**
24. 654321 (Down 8)
25. **qwer123456**

## Top 25 en 2021

1. 123456 (Unchanged)
2. 123456789 (Unchanged)
3. qwerty (Up 11)
4. 12345678 (Up 1)
5. 111111 (Up 1)
6. 1234567890 (Up 3)
7. 1234567 (Up 4)
8. password (Down 4)
9. 123123 (Down 3)
10. **987654321**
11. **qwertyuiop**
12. **mynoob**
13. 123321 (Up 10)
14. **666666**
15. **18atcskd2w**
16. **7777777**
17. **1q2w3e4r**
18. 654321 (Up 6)
19. **555555**
20. **3rjs1la7qe**
21. **google**
22. **1q2w3e4r5t**
23. **123qwe**
24. **zxcvbnm**
25. **1q2w3e**

## Top 25 en 2022

1. password (Up 8)
2. 123456 (Down 1)
3. 123456789 (Down 1)
4. **guest**
5. qwerty (Down 2)
6. 12345678 (Down 2)
7. 111111 (Down 2)
8. **12345**
9. **col123456**
10. 123123 (Down 1)
11. 1234567 (Down 4)
12. **1234**
13. **1234567890**
14. **000000**
15. 555555 (Up 4)
16. 666666 (Down 2)
17. 123321 (Down 4)
18. 654321 (Unchanged)
19. 7777777 (Down 5)
20. **123**
21. **D1lakiss**
22. **777777**
23. **110110jp**
24. **1111**
25. 987654321 (Down 15)

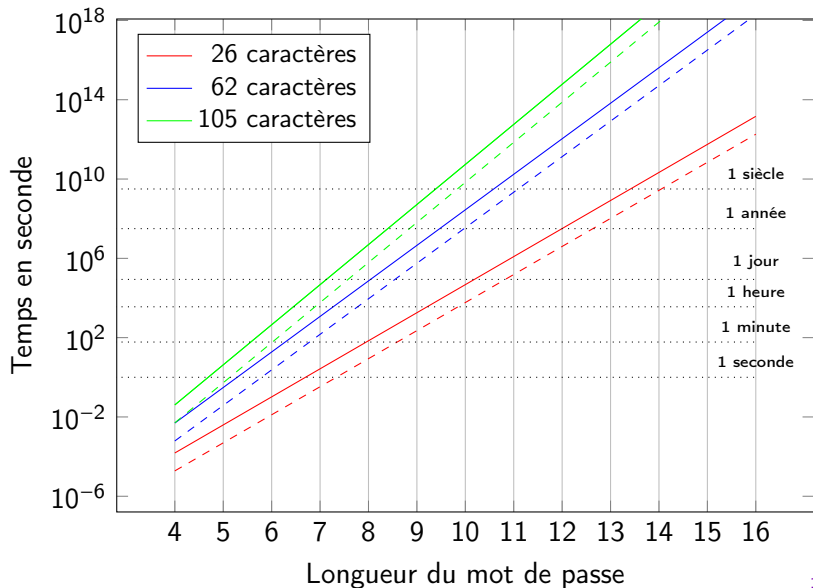
# Passwords Brute Force

- ▶ N : nombre de caractères
- ▶ k : nombre de coeurs
- ▶ L : longueur du mot de passe
- ▶ V : vitesse du processeur en GHz
- ▶ T : temps pour énumérer tous les mots de passe en secondes

$$T = \frac{N^L}{k \times V \times 10^9}$$

# Passwords Brute Force

3GHz PC (- - - 8 cores)



# Recommandation de l'ANSSI



Type de mot de passe	Taille de clé équivalente	Force	Commentaire
Mot de passe de 8 caractères dans un alphabet de 70 symboles	49	Très faible	Taille usuelle
Mot de passe de 10 caractères dans un alphabet de 90 symboles	65	Faible	
Mot de passe de 12 caractères dans un alphabet de 90 symboles	78	Faible	Taille minimale recommandée par l'ANSSI pour des mots de passe ergonomiques ou utilisés de façon locale.
Mot de passe de 16 caractères dans un alphabet de 36 symboles	82	Moyen	Taille recommandée par l'ANSSI pour des mots de passe plus sûrs.
Mot de passe de 16 caractères dans un alphabet de 90 symboles	104	Fort	
Mot de passe de 20 caractères dans un alphabet de 90 symboles	130	Fort	Force équivalente à la plus petite taille de clé de l'algorithme de chiffrement standard AES (128 bits).

# Suite aux fuites ...

rockyou

New RockYou Password

Retype Password

I agree to the [Terms of Service](#).

Year of Birth

Sex

Country

Zip/Postal

```
79985232 | -- | - a@fbi.gov | --+ujc1L90fBn1oxG6CatHBw== | -anniversary | --
105089730 | -- | - gon@ic.fbi.gov | -9nCgb38RH1w== | -band | --
108684532 | -- | - burn@ic.fbi.gov | -EQ7f1p7i/Q=- | -numbers | --
63041678 | -- | - v | -hRwtmq98mKz1oxG6CatHBw== | - | --
94038395 | -- | - n@ic.fbi.gov | -MreVpEovY171oxG6CatHBw== | -eod date | --
116097938 | -- | - r | -Tur7Wt2zH5CwI1HfjvcHKQ=- | -SH? | --
83310434 | -- | - c.fbi.gov | -NLupdfyYrsM=- | -ATP MIDDLE | --
113389790 | -- | - v | -iMh0earHXjP1oxG6CatHBw== | -w | --
113931981 | -- | - @ic.fbi.gov | -lTmosXxYnP31oxG6CatHBw== | -See MSDN | --
114081741 | -- | - lom@ic.fbi.gov | -ZcDbLlvCad0=- | -fuzzy boy 28 | --
106145242 | -- | - @ic.fbi.gov | -xc2KumNGzYf1oxG6CatHBw== | -4s | --
106437837 | -- | - i.gov | -adIewKvmJEsFqx0HFoFrXg=- | - | --
96649467 | -- | - ius@ic.fbi.gov | -lS1w5KRKNT/1oxG6CatHBw== | -glass of | --
96678195 | -- | - .fbi.gov | -X4+k4uhyDh/1oxG6CatHBw== | - | --
105095956 | -- | - warthlink.net | -ZU2tTFIZq/1oxG6CatHBw== | -socialsecurity# | --
108260815 | -- | - r@genext.net | -MuKnZ7KtsiH1oxG6CatHBw== | -socialsecurity | --
83508352 | -- | - h @hotmail.com | -ADEcoaN2ouM=- | -socialsecurityno. | --
83023162 | -- | - k 590@aol.com | -9HT+kVHQfs4=- | -socialsecurity name | --
90331688 | -- | - b .edu | -nNiwEcoZT8mXrIXpAZiRHQ=- | -ssn# | --
```

## Suite aux fuites ...

rockyou

New RockYou Password

Retype Password

I agree to the [Terms of Service](#).

Year of Birth

Sex

Country

Zip/Postal

```
79985232 | -- | - a@fbi.gov | -+ujc1L90fBn1oxG6CatHBw== | -anniversary | --
105089730 | -- | - gon@ic.fbi.gov | -9nCgb38RH1w== | -band | --
108684532 | -- | - burn@ic.fbi.gov | -EQ7f1p7i/Q== | -numbers | --
63041678 | -- | - v | -hRwtmq98mKz1oxG6CatHBw== | - | --
94038395 | -- | - n@ic.fbi.gov | -MreVpEovY171oxG6CatHBw== | -eod date | --
116097938 | -- | - r | -Tur7Wt2zH5CwI1HfjvcHKQ== | -SH? | --
83310434 | -- | - c.fbi.gov | -NLupdfyYrsM== | -ATP MIDDLE | --
113389790 | -- | - v | -iMh0earHXjP1oxG6CatHBw== | -w | --
113931981 | -- | - @ic.fbi.gov | -lTmosXxYnP31oxG6CatHBw== | -See MSDN | --
114081741 | -- | - lom@ic.fbi.gov | -ZcDbLlvCad0== | -fuzzy boy 28 | --
106145242 | -- | - @ic.fbi.gov | -xc2KumNGzYf1oxG6CatHBw== | -4s | --
106437837 | -- | - i.gov | -adIewKvmJEsFqx0HFoFrXg== | - | --
96649467 | -- | - ius@ic.fbi.gov | -l5Yw5KRKNT/1oxG6CatHBw== | -glass of | --
96678195 | -- | - .fbi.gov | -X4+k4uhyDh/1oxG6CatHBw== | - | --
105095956 | -- | - earthlink.net | -ZU2tTFIZq/1oxG6CatHBw== | -socialsecurity# | --
108260815 | -- | - r@genext.net | -MuKnZ7KtsiH1oxG6CatHBw== | -socialsecurity | --
83508352 | -- | - h @hotmail.com | -ADEcoaN2ouM== | -socialsecurityno. | --
83023162 | -- | - k 590@aol.com | -9HT+kVHQfs4== | -socialsecurity name | --
90331688 | -- | - b .edu | -nNiwEcoZT8mXrIXpAZiRHQ== | -ssn# | --
```

... j'ai changé mes mots de passe !

# En réalité



# En réalité



The screenshot shows the website root-me.org with a browser address bar at root-me.org/fr/breve/Vol-de-donnees-password-reuse. The page title is "ACCUEIL". The main article is titled "Vol de données - password reuse" dated "samedi 30 mai 2020". The sub-heading is "Que s'est-il passé ?". The text describes how the Root-Me association has always trusted its contributors, but a member with strong rights was victimized by a password reuse attack. The article explains that the member's password was found in a leak elsewhere, which allowed unauthorized access to the Root-Me backend.

**Vol de données - password reuse**  
samedi 30 mai 2020

**Que s'est-il passé ?**

Historiquement l'association Root-Me a toujours fait confiance à tous ses contributeurs et à ce titre les membres les plus actifs jouissent généralement de droits forts. Un administrateur de la plateforme qui a beaucoup contribué à son époque puis s'est éclipse pour poursuivre sa vie professionnelle et familiale a été victime d'une attaque par réutilisation de mot de passe : son mot de passe est apparu dans un leak quelconque et malheureusement c'était le même que sur la plateforme Root-Me. Ce compte compromis a permis un accès illégitime au backend depuis lequel nous gérons Root-Me.

The illustration shows a person in a suit and glasses with a password field containing six asterisks. Arrows point from the password field to various icons representing different services: a globe, an envelope, a person, a bank, a camera, and a balance scale.

## Quelques conseils

### Un mot de passe

1. ne se prête pas
2. ne se laisse pas traîner
3. ne s'utilise qu'une fois
4. s'il est cassé, il faut en changer
5. il faut en changer régulièrement
6. il est jamais assez sophistiqué
7. la taille compte.

## Quelques conseils

### Un mot de passe

1. ne se prête pas
2. ne se laisse pas traîner
3. ne s'utilise qu'une fois
4. s'il est cassé, il faut en changer
5. il faut en changer régulièrement
6. il est jamais assez sophistiqué
7. la taille compte.



### Remarques:

- ▶ Il est difficile de mémoriser 12 caractères aléatoires.
- ▶ Passphrase.
- ▶ <https://keepassxc.org/>

# Comment stocker les mots de passe ?

## Stockage

- ▶ En clair
- ▶ Haché (pwd)  $\Rightarrow$  Rainbowtables !
- ▶ Haché (pwd + Salt)
- ▶ Haché (pwd + Salt-user)
- ▶ bcrypt(pwd + Salt-user)  
bcrypt = hachage plus lent ou PBKDF2
- ▶ AES(bcrypt(pwd + Salt-user), SecretKey)

## John the Ripper / Hashcat



[www.openwall.com/john/](http://www.openwall.com/john/)



<https://hashcat.net/hashcat/>

# Wireshark



<https://www.wireshark.org/>

## Contre-mesures

- ▶ Challenge / Response:
  - ▶ C to S : hello
  - ▶ S to C :  $r$
  - ▶ C to S :  $H(r||pwd)$
- ▶ Limiter le nombre de tentatives: bloquer par exemple le système pour une certaine durée après un nombre d'essais.
- ▶ S'assurer que chaque essai est bien mené par un humain (et non pas un ordinateur) en utilisant des techniques de type CAPTCHA "*Completely Automated Public Turing test to tell Computers and Humans Apart*"
- ▶ OTP avec SMS en plus pour confirmer

# Outline

La sécurité et vous ?

Chiffrer vos emails

S/MIME

Efail

JWT

Privacy/Tracing

Homograph Attack

Click Hijacking

Applications

Diffie-Hellman

Kerberos

Conclusion

Octobre 2014



**L'importance de la vie privée**  
*Why privacy matters?*

Par Glenn Greenwald

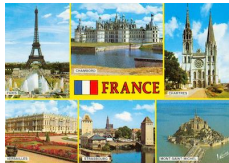
Les gens pensent ne rien avoir à cacher ...



<http://jenairienacacher.fr/>

<http://nothing2hide.org>

# La sécurité des emails par défaut



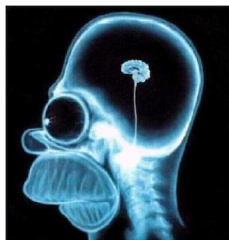


Logiciel de chiffrement, déchiffrement, signature de courriers électroniques, inventé par Phil Zimmermann en **1991**, RFC 4880



## Est-ce si difficile ?

1. Télécharger l'outil GPG et l'installer.
2. Générer une paire de clefs  $\geq 4096$  bits
3. Importer votre clefs
4. Télécharger les clefs de vos amis
5. Envoyer des emails chiffrés.



# Pretty Good Privacy (PGP) by Phil Zimmermann, 1991

Generate keys for you, and help you manage them

A "PGP key" has several parts:

- ▶ the name of its owner
- ▶ the numerical value(s) comprising the key
- ▶ what the key is to be used for
- ▶ the algorithm the key is to be used with
- ▶ (possibly) an expiration date

Software: OpenPGP, or GnuPG

# PGP

PGP stores lots of different keys for

- ▶ signing keys or emails or ...
- ▶ encrypting
- ▶ your own secret key (this will be stored encrypted with a passphrase)
- ▶ your own public key and the public keys of your friends and associates (stored in the clear)

The PGP software puts them in a file, called your keyring.

- ▶ Your private keys are in a file only you can read; for extra security, they are stored encrypted with a pass phrase.
- ▶ The public keys don't have to be protected.
- ▶ The keyring also stores certificates, i.e. copies of other people's public keys which are signed by you. These ones are known with certainty by you to belong to the people they claim to belong to.

# PGP: How to send a message to someone

## A "signed message"

PGP signs a hash of the message.

## A message encrypted with their public key

- ▶ PGP encrypts it with a newly-generated symmetric key
- ▶ You send that encrypted version appended to the symmetric key encrypted with the public key.

## Why does no-one use PGP?

- ▶ It's not considered necessary.
- ▶ It's quite complicated. You need to spend a day to understand it properly. And even then, understanding is not guaranteed!
- ▶ It's a hassle. You need to maintain your keys, your web of trust, you need to configure your mail client.

“Why Johnny can't encrypt ?” is an article explaining why people can't/don't want to use PGP.

# Outline

La sécurité et vous ?

Chiffrer vos emails

**S/MIME**

Efail

JWT

Privacy/Tracing

Homograph Attack

Click Hijacking

Applications

Diffie-Hellman

Kerberos

Conclusion

# MIME to S/MIME

## Multipurpose Internet Mail Extensions

- ▶ RFC822 authorize only text emails (1982)
- ▶ MIME allows several content types and multi-part messages

## S/MIME : Secure/Multipurpose Internet Mail Extensions

SMIME 3.1: RFC 3851 (2004) SHA-1, MD5

SMIME 3.2: RFC 5751 (2010) SHA-256

SMIME 4.0: RFC 8551 (2019) SHA-256

## S/MIME Functionalities

- ▶ enveloped data: encrypted content and associated keys
- ▶ signed data: encoded message + signed digest
- ▶ compressed-data: compression of message
- ▶ signer-info: include information like used algorithms, date of signature, certificates ...

It gives confidentiality, integrity of data but also non-repudiation and authentication.

# Outline

La sécurité et vous ?

Chiffrer vos emails

S/MIME

**Efail**

JWT

Privacy/Tracing

Homograph Attack

Click Hijacking

Applications

Diffie-Hellman

Kerberos

Conclusion

A vulnerability in the OpenPGP and S/MIME technologies

- ▶ S/MIME: Secure/Multipurpose Internet Mail Extensions
- ▶ PGP: Pretty Good Privacy

Even the emails collected years ago can be leaked !

## EFAIL: Principle

1. Attacker intercepts encrypted emails sent to the victim.
2. Attacker changes the body of the victim's encrypted email
3. Attacker sends it to the victim
4. The victim decrypts the email
5. He extracts the plaintext through an URL
6. Attacker reads plaintexts

EFAIL : <https://efail.de/>

## Modified email sends to the victim

```
From: attacker@efail.de
To: victim@company.com
Content-Type: multipart/mixed;boundary="BOUNDARY"

--BOUNDARY
Content-Type: text/html


--BOUNDARY--
```

Mail client will decrypt and see the following

```

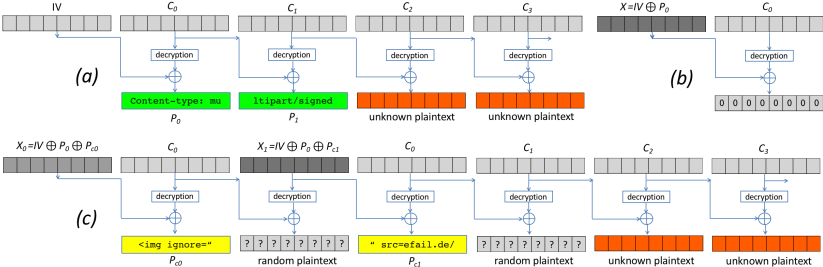
```

It just sends the cleartext to the intruder !

```
http://efail.de/Secret%20MeetingTomorrow%209pm
```

# EFAIL: CBC Gadget

Intruder knows green plaintext then deduces



Modify IV to inject  $P_{C0}$  and  $P_{C1}$

## EFAIL: Prevention

- ▶ No decryption in email client
- ▶ Disable HTML rendering
- ▶ Patch
- ▶ Upload OpenPGP and S/MIME Standard

SMIME 4.0, April 2019 RFC 8551: EFAIL can be prevented by using Authenticated Encryption with Associated Data AEAD algorithm. It is therefore recommended that mail systems migrate to AES-GCM as quickly as possible and that the decrypted content not be acted on prior to finishing the integrity check.

# Outline

La sécurité et vous ?

Chiffrer vos emails

S/MIME

Efail

**JWT**

Privacy/Tracing

Homograph Attack

Click Hijacking

Applications

Diffie-Hellman

Kerberos

Conclusion

# Auhtentication

Avec un serveur :

- ▶ SessionID : fait le lien entre utilisateur et session sur un serveur.

Avec plusieurs serveurs ... ?

⇒ Une base de données partagée ou *stateless* avec JWT

Fonctionne sur Mobile et avec API

# JSON Web Token : RFC 7519

Jeton d'authentification composé de 3 parties :

- ▶ Header
- ▶ Payload
- ▶ Signature

<https://jwt.io/>

## JWT : Header

Indique :

- ▶ Alg : Algorithmes de hachages (HMAC, SHA256, RSA etc.)
- ▶ Typ : Type du jeton (JWT)

```
{  
  "alg": "HS256",  
  "typ": "JWT"  
}
```

Cet objet JSON est encodé en Base64URL :  
eyJhbGciOiJIUzI1NiIsInR5cCI6IkpXVCJ9

## JWT : Payload

Les données sous format JSON et contiennent les champs suivants :

- ▶ iss (Issuer)
- ▶ sub (subject)
- ▶ aud (audience)
- ▶ exp (expiration time)
- ▶ nbf (not before)
- ▶ iat (issued at)
- ▶ jti (JWT ID)

```
{  
  "sub": "1234567890",  
  "name": "John Doe",  
  "iat": 1516239022  
}
```

Encodé en Base64URL :

```
eyJzdWIiOiIxMjM0NTY3ODkwIiwibmFtZSI6IkpvaG91IiwiaWF0IjoxNTUyMzQ5MDIyLCJpYXQiOiAxNTUyMzQ5MDIyLCJqdkiOiJhZGUi
```

## JWT : Signature

Signature JWS (JSON Web Signature)

- ▶ Vérifie que l'expéditeur est bien celui qu'il prétend être.
- ▶ Elle veille à ce que le message envoyé n'est pas modifié

```
HMACSHA256(
```

```
  base64UrlEncode(header) + "." +
```

```
  base64UrlEncode(payload),
```

```
your-256-bit-secret
```

```
)
```

Encodé en base64

```
eyJhbGciOiJIUzI1NiIsInR5cCI6IkpXVCJ9.eyJzdWIiOiIxMjMONTY3ODkwIiwibmFtZSI6IkpvaG4gRG9lIiwiaWF0IjoxNTE2MjM5MDIyfQ.SflKxwRJSMeKKF2QT4fwpMeJf36P0k6yJV_adQssw5c
```

## Signature Stripping

Choisir `alg = none` et se donner les droits `admin`  
Ains forger une token valide.

# HMAC-Spoofing

## Principe de HMAC :

jeton signé avec une clé privé et vérifiée avec cette même clé privée.

```
verify(clientToken, serverHMACSecretKey)
```

## Principe de RSA :

jeton signé avec une clé privé et vérifiée avec la clé publique.

```
verify(clientToken, serverRSAPublicKey)
```

## Principe de l'attaque :

En changeant l'algorithme de signature RSA en HMAC on obtient la clé publique de RSA et on peut signer son jeton avec cette même clé en modifiant alg à HMAC.

```
Token' = sign(tokenPayload, 'HS256', serverRSAPublicKey)
```

## Correction :

Vérifier que l'algorithme de signature du jeton reçu est le même que celui du jeton envoyé.

## Brute-Force de la clé

Avec John The Ripper ou HashCat tenter de récupérer la clé.

```
hashcat -a 0 -m 16500 <jwt> <wordlist>
```

# Outline

La sécurité et vous ?

Chiffrer vos emails

S/MIME

Efail

JWT

**Privacy/Tracing**

Homograph Attack

Click Hijacking

Applications

Diffie-Hellman

Kerberos

Conclusion

# Cookies

Implemented in 1994 in Netscape and described in 4-page draft

- ▶ No spec for 17 years
- ▶ Attempt made in 1997, but made incompatible changes
- ▶ Another attempt in 2000 ("Cookie2"), same problem
- ▶ Around 2011, another effort succeeded (RFC 6265)
- ▶ Ad-hoc design has led to interesting issues

## Cookies attributes

- ▶ Expires - Specifies expiration date. If no date, then lasts for session  
**Browsers do session restoring, so can last way longer!**
- ▶ Path - Scope the "Cookie" header to a particular request path prefix
- ▶ Domain - Allows the cookie to be scoped to a domain broader than the domain that returned the Set-Cookie header

Set-Cookie: theme=dark; Expires=<date>;

## Fingerprinting, passive tracking

Website finds things different about each visitor to re-identify users!

### Exemple

- ▶ Browsers used
- ▶ OS used
- ▶ Fonts installed
- ▶ Plugins installed
- ▶ Video/Audio Hardware
- ▶ Software installed

**You are unique !**

`https://panopticlick.eff.org`

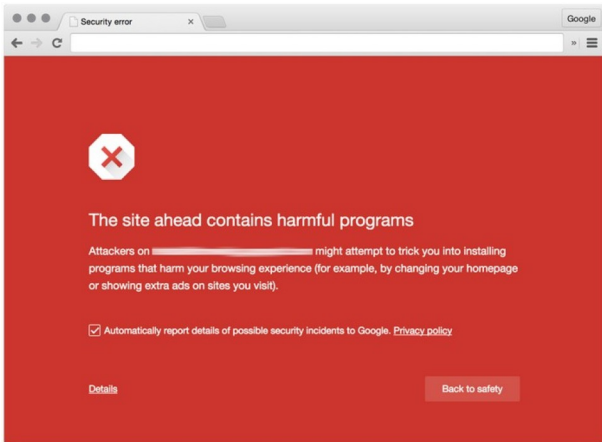
`https://audiofingerprint.openwpm.com/`

`https:`

`//www.leblogduhacker.fr/ce-que-lon-sait-sur-vous/`

`https://history.google.com/history/`

# Google Safe Browsing

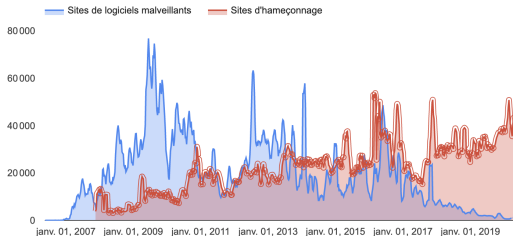


Google maintains a list of known malware/phishing URLs

`https://testsafebrowsing.appspot.com/s/phishing.html`

With Chrome ! Of course !

# Google Safe Browsing



`https:`

`//transparencyreport.google.com/safe-browsing/overview`

- ▶ Browser queries the list on every navigation **NO**
- ▶ Send URLs to the Google Safe Browsing server to check their status
- ▶ Privacy: URLs are not hashed, so the server knows which URLs you look up

`https://testsafebrowsing.appspot.com/`

## First search engine for Internet-connected devices.



🌐 193.49.118.208

City	Clermont-Ferrand
Country	France
Organization	Renater
ISP	Renater
Last Update	2020-05-01T23:51:07.819224
ASN	AS2200

### Ports

22

### Services

22  
tcp  
ssh

#### OpenSSH Version: 7.9p1 Debian 10+deb10u2

SSH-2.0-OpenSSH\_7.9p1 Debian-10+deb10u2

Key type: ssh-rsa

Key: AAAAB3NzaC1yc2EAAAADAQABAAQD63a458a+tkgs95H9t31FpywEa2hF8Yvq0wKIA1yXU9GZ  
 Z18NfypvtCXaDjY8uab/SwIjyN4X040cJ7Kj1q81pv0eSmK39vJFTApTrJf31oBmZ1LADkVro  
 Ww/xry9axCJFFpkCkRQJYzBywKZ8Xh7r2050018fNd5480p88wKk/AC081+++3e4F98F1  
 KC+A2E8nL4vc10BIXcv2YyH5cLxxb0s029Kw/nL/6Zua6w40vRfWb3p8aX1bfeNM0s/D  
 loME7xJZ+dXaKheafSHCQOpHD7E1yN75fjPw5860vztG/zouCj3NneahHf8Acop  
 FIngerprint: 18:2b:8d:d4:a7:ad:b4:85:d5:93:3e:b9:b5:78:a9:3c

Key Algorithms:

curve25519-sha256  
 curve25519-sha256@libssh.org


<https://www.shodan.io/>

- ▶ Google
- ▶ Facebook
- ▶ Twitter
- ▶ LinkedIn
- ▶ WebPage
- ▶ Recherche Sur Twitter <https://followerwonk.com/>
- ▶ Search by Name and Find People in the USA.  
<https://www.zabasearch.com/>
- ▶ Trouvez une entreprise, un particulier partout dans le monde  
<https://www.infobel.com/>
- ▶ Lullar informations à partir d'email  
<https://lullar-com-3.appspot.com/en>
- ▶ Spokeo informations sur les réseaux sociaux  
<https://www.spokeo.com/>

## People search engine

**5.02**  
Webmii score

### Pascal Lafourcade



---

**in** Maître conférence  
Université Clermont

---


**tw** @Pascalafourcade

---


**f** public

---


**grid**




La révolution Block Chains et les crypto monnaies - YouTube



CRÉE UN HOLOGRAMME AVANCÉ SUR AFTER EFFECTS



Clermont'ech APIHour #9 - Manuel Raynaud - YouTube



Clermont'ech APIHour #10 - Daniel Petisme - YouTube

---

**tags**

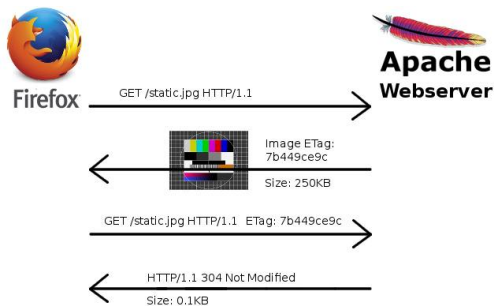
Laurent Mounier    Matthieu Giraud    Olivier Bernard    Alexandre Anzala-Yamajako    Jean-Guillaume Dumas    Patrick Redon    Joseph Fourier

<https://webmii.com/>

# Cookieless cookies

## Utilisation des ETag !

- ▶ Le navigateur envoie au serveur Apache, l'ETag du fichier qu'il s'apprête à lui demander et qu'il possède dans son cache.
- ▶ Si l'ETag est identique  $\Rightarrow$  pas besoin de le télécharger ! CQFD



<http://lucb1e.com/rp/cookielesscookies/>

EFF A RESEARCH PROJECT OF THE ELECTRONIC FRONTIER FOUNDATION DONATE

# PANOPTICCLICK<sup>3.0</sup>

## Is your browser safe against tracking?

When you visit a website, online trackers and the site itself may be able to identify you – even if you've installed software to protect yourself. It's possible to configure your browser to thwart tracking, but many people don't know how.

Panopticlick will analyze how well your browser and add-ons protect you against online tracking techniques. We'll also see if your system is uniquely configured—and thus identifiable—even if you are using privacy-protective software. However, we only do so with your explicit consent, through the TEST ME button below.

**TEST ME**

Test with a real tracking company [what's this?](#)

Only **anonymous data** will be collected through this site.

Panopticlick is a research project of the Electronic Frontier Foundation. EFF operates Panopticlick in the United States, which may not provide as much privacy protection as your home country. Panopticlick is part of an effort to illustrate the problem with tracking techniques, and help get stronger privacy protections for everyone. [Learn more.](#)

# Outline

La sécurité et vous ?

Chiffrer vos emails

S/MIME

Efail

JWT

Privacy/Tracing

**Homograph Attack**

Click Hijacking

Applications

Diffie-Hellman

Kerberos

Conclusion

# Table ASCII

Lettres	ASCII	Lettres	ASCII	Lettres	ASCII	Lettres	ASCII
A	65	N	78	a	97	n	110
B	66	O	79	b	98	o	111
C	67	P	80	c	99	p	112
D	68	Q	81	d	100	q	113
E	69	R	82	e	101	r	114
F	70	S	83	f	102	s	115
G	71	T	84	g	103	t	116
H	72	U	85	h	104	u	117
I	73	V	86	i	105	v	118
J	74	W	87	j	106	w	119
K	75	X	88	k	107	x	120
L	76	Y	89	l	108	y	121
M	77	Z	90	m	109	z	122

# ASCII

Quelle est la différence entre ces 2 adresses ?

`https://sancy.iut-clermont.uca.fr/~lafourcade/`

`https://sancy.iut-clermont.uca.fr/~lafourcade/`

Copier coller dans un navigateur !

# ASCII

Quelle est la différence entre ces 2 adresses ?

`https://sancy.iut-clermont.uca.fr/~lafourcade/`

`https://sancy.iut-clermont.uca.fr/~lafourcade/`

Copier coller dans un navigateur !

## Explication

Pas de différence apparente entre

- ▶ "l" minuscule (108 ASCII)
- ▶ "I" majuscule "l" (73 ASCII)

# Encodage

## Internationalized Domain Name (IDN)

Nom de domaine Internet avec des caractères non définis par le standard ASCII, de nombreuses langues européennes, ainsi que d'autres caractères!

Les noms de domaine internationalisés sont convertis dans un nom de domaine ASCII (format Punycode).

### Format Punycode

Transforme l'Unicode<sup>1</sup> en ASCII de manière unique et réversible

Exemple:

`http://www.acadÃmie-franÃgaise.fr`



`http://www.xn--acadmie-franaise-npb1a.fr`

### Depuis mai 2012

Les noms de domaines IDN en '.fr' sont disponibles !

<sup>1</sup>Unicode Standard gives a unique number for every English character.

## Homograph Attack

Quelle est la différence entre ces 2 adresses ?

`http://limos.fr`      `http://limos.fr`

Copier coller dans un navigateur !

# Homograph Attack

Quelle est la différence entre ces 2 adresses ?

`http://limos.fr`      `http://limos.fr`

Copier coller dans un navigateur !

La première est fausse

`http://xn--lim-ued9i.fr/`

Unicode: Cyrillic Small Letter O (U+043E), Cyrillic Small Letter Dze (U+0405),



Générée avec <https://github.com/UndeadSec/EvilURL>

## Contre mesures

- ▶ Afficher le code Punycode dans la bare de navigation et à la souris.
- ▶ White list pour les “Top Level Domain” (TLD)
- ▶ Coloration des différents langues
- ▶ Certificats
- ▶ OCR and IA

A large, bold, black serif lowercase letter 'g'.

U+0047

Latin Small Letter G

A large, bold, black script lowercase letter 'g'.

U+0261

Latin Small Letter Script G

[https://wiki.mozilla.org/IDN\\_Display\\_Algorithm](https://wiki.mozilla.org/IDN_Display_Algorithm)

<https://www.chromium.org/developers/design-documents/idn-in-google-chrome#TOC-Google-Chrome-s-IDN-policy>

# Outline

La sécurité et vous ?

Chiffrer vos emails

S/MIME

Efail

JWT

Privacy/Tracing

Homograph Attack

**Click Hijacking**

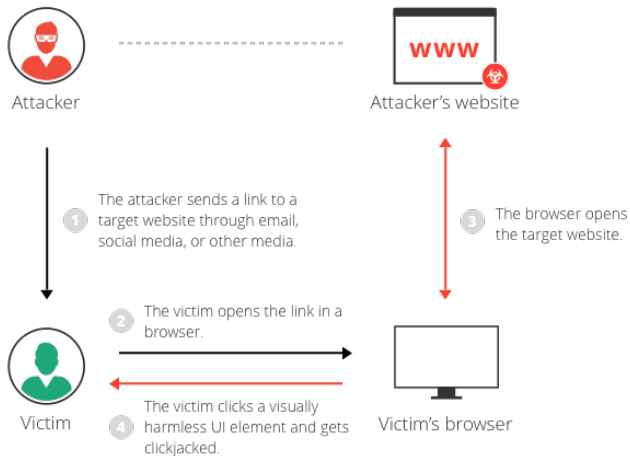
Applications

Diffie-Hellman

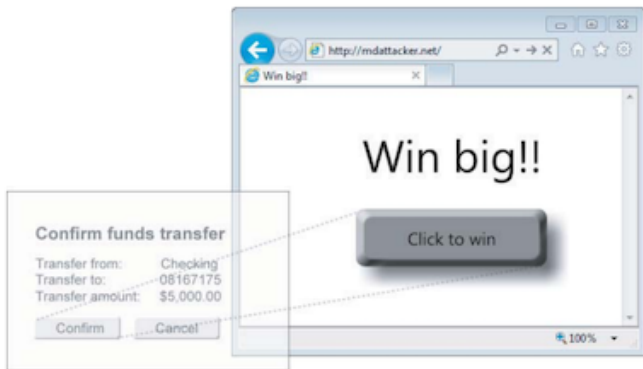
Kerberos

Conclusion

# Click Jacking



## Attack using iframe



## En pratique

```
<body style="overflow:hidden;">
<iframe src="http://votrecible.com/"
        style="height:100%; width:100%; border:none;
        overflow:none;">
</iframe>
<button onclick="location.href='https://www.google.com/'"
        style="position:absolute; width: 200px;
        height: 100px; left:150px; top: 25px;
        opacity:0;">
</button>
</body>
```

## Tester vos pages

```
<html>
<head>
<title>Clickjack test page</title>
</head>
<body>
<p>Website is vulnerable to clickjacking!</p>
<iframe src="http://www.yoursite.com/index.html"
        width="500" height="500"></iframe>
</body>
</html>
```



# Clickjacking mitigation

## Client Side:

Frame Busting

Example JavaScript code for frame busting

```
if (top!=self){  
    top.location.href = self.location.href  
}
```

Example HTML code for sandboxing:

```
<iframe  
sandbox="allow scripts allow forms"  
src ="facebook.html "> iframe
```

# Clickjacking mitigation

## Server Side:

### X-Frame-Options

- ▶ DENY // Interdit tout Iframe.
- ▶ SAMEORIGIN // Autorise seulement les pages du même site.
- ▶ ALLOW-FROM [url] // Autorise pour l'url spécifiée.
- ▶ ALLOWALL // Autorise tous les sites.

Avec Apache (pas sous Brave)

```
Header set X-Frame-Options DENY
```

Configurer Content Security Policy

<https://securityheaders.com/>

# Outline

La sécurité et vous ?

Chiffrer vos emails

S/MIME

Efail

JWT

Privacy/Tracing

Homograph Attack

Click Hijacking

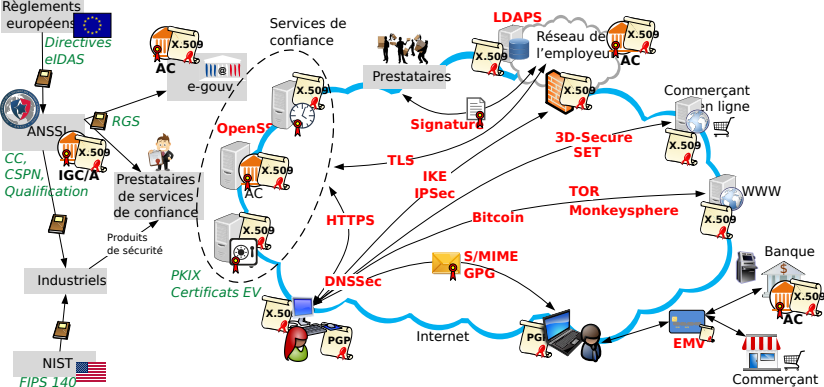
**Applications**

Diffie-Hellman

Kerberos

Conclusion

# Public Key Infrastructure



# Applications

		Routage	Canaux	Messagerie	Paiements
Application 7			monkey sphere		bitcoin
			LDAPS		3D-sec
		TOR	HTTPS	OTR	SET
		DNSSec	IKE	S/MIME	EMV
Présentation 6					
Session 5		SSL/TLS			
Transport 4		TCP	UDP		
Réseau 3		IP			
Liaison 2		Ethernet	IPSec		
Physique 1					

# Applications

- ▶ Échanges clefs
- ▶ SSL/TLS
- ▶ Monkeysphere
- ▶ DNSSec
- ▶ S/MIME
- ▶ TOR
- ▶ OTR
- ▶ EMV
- ▶ SET/3D-Secure
- ▶ Bitcoin

# PKI : Public Key Infrastructure

- ▶ Utiliser des clefs publiques
- ▶ Établir une clef symétrique de session
- ▶ Confiance
- ▶ Certificats
- ▶ Autorité de certifications
- ▶ Chaîne de confiance

Problem: how to agree securely on a symmetric key?

- ▶ Face-to-face key exchange  $O(n^2)$  keys
- ▶ Key exchange via a trusted third party (TTP) Kerberos 5

Idea : Public-key encryption solves the problem of key exchange.

How to ensure the authenticity of other people's public keys?

- ▶ Face-to-face key exchange  $O(n)$
- ▶ Key exchange via a trusted third party (TTP)

Other solution is : Key certificates.

# Comment échanger une clef secrète en toute sécurité

Plusieurs solutions :

- ▶ Protocole de Diffie-Hellman (Attaque Man-In-the-Middle)
- ▶ Kerberos utilise un tiers de confiance et des clefs symétriques
- ▶ Architectures à clefs publiques (PKI)

# Outline

La sécurité et vous ?

Chiffrer vos emails

S/MIME

Efail

JWT

Privacy/Tracing

Homograph Attack

Click Hijacking

Applications

**Diffie-Hellman**

Kerberos

Conclusion

# Diffie Hellman (1976)

- is public



# Diffie Hellman (1976)

• is public

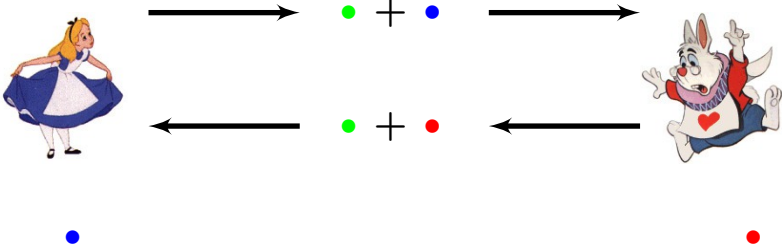


• + •



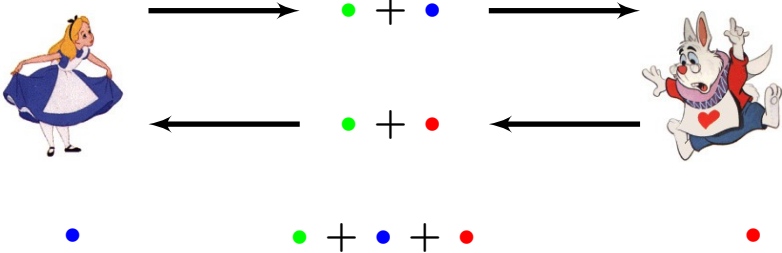
# Diffie Hellman (1976)

- is public



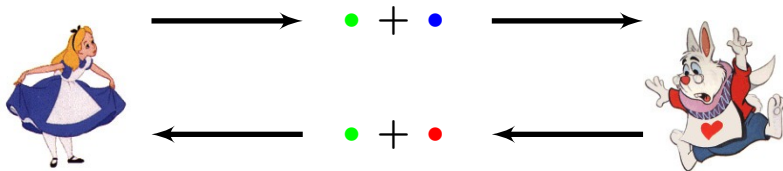
# Diffie Hellman (1976)

- is public



# Diffie Hellman (1976)

- is public



•                      • + •                      •

▶  $g =$  •

▶  $a =$  •

▶  $b =$  •

$$(g^a)^b = g^{ab} = (g^b)^a$$

# Attaque "Man in the middle"



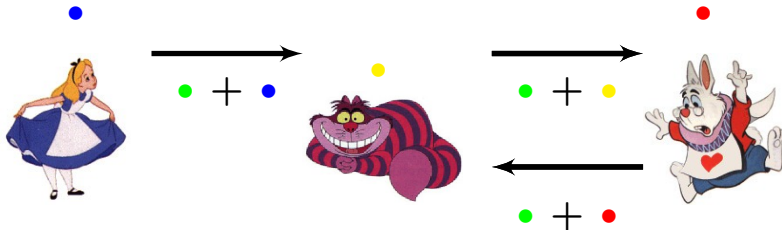
# Attaque "Man in the middle"



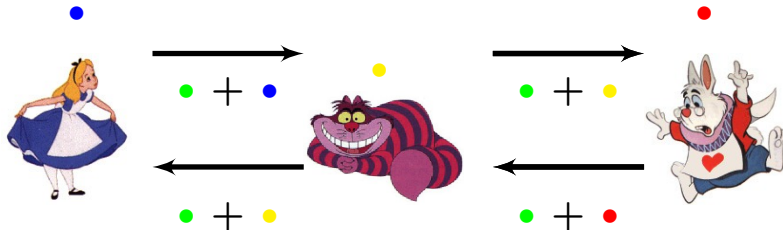
# Attaque "Man in the middle"



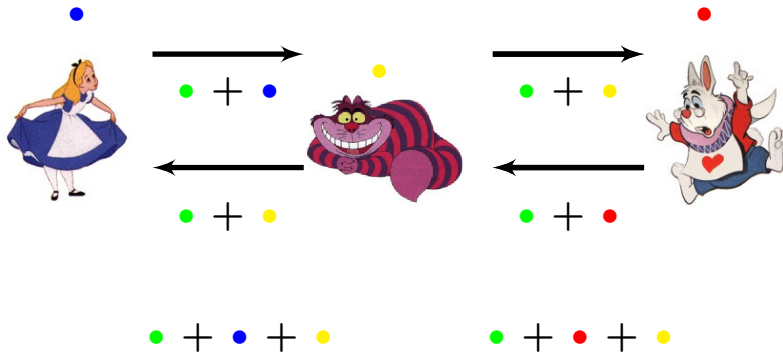
# Attaque "Man in the middle"



# Attaque "Man in the middle"



# Attaque "Man in the middle"



# Outline

La sécurité et vous ?

Chiffrer vos emails

S/MIME

Efail

JWT

Privacy/Tracing

Homograph Attack

Click Hijacking

Applications

Diffie-Hellman

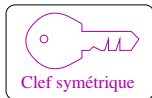
**Kerberos**

Conclusion

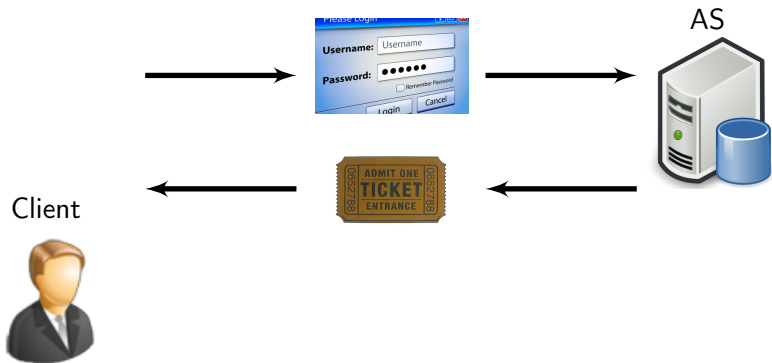


Utilise pour les communications:

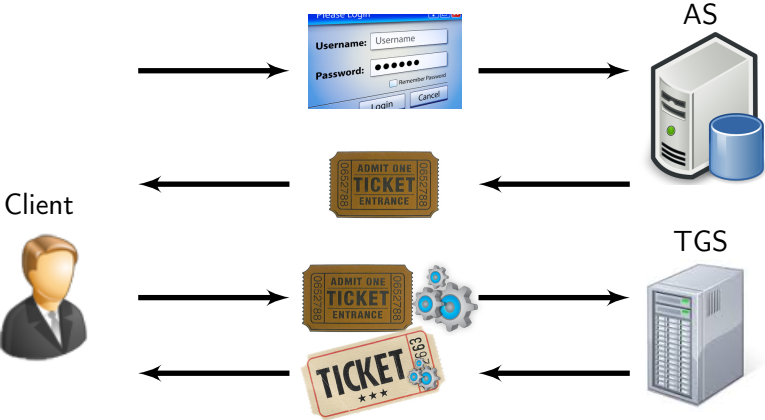
- ▶ un tiers de confiance : AS (Authentication Server)
- ▶ chiffrement symétrique (clefs privées)
- ▶ des tickets : TGS (Ticket Granting Service)
- ▶ des mots de passe



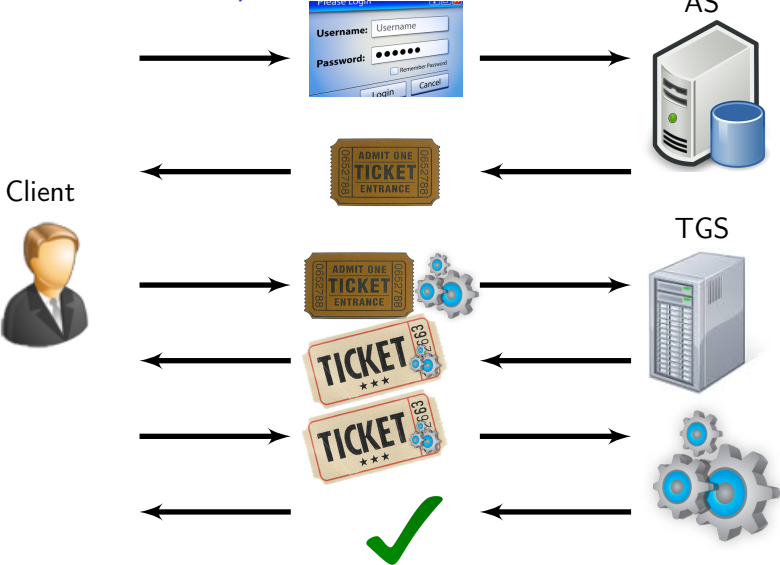
# Kerberos V5: Principe en 3 phases



# Kerberos V5: Principe en 3 phases



# Kerberos V5: Principe en 3 phases



## Kerberos V5 Notations

un ticket pour Alice correspondant au service  $s$

$$T_{a,s} := (id_s \parallel E_{K_s}(id_a \parallel t \parallel t_{end} \parallel K_{a,s}))$$

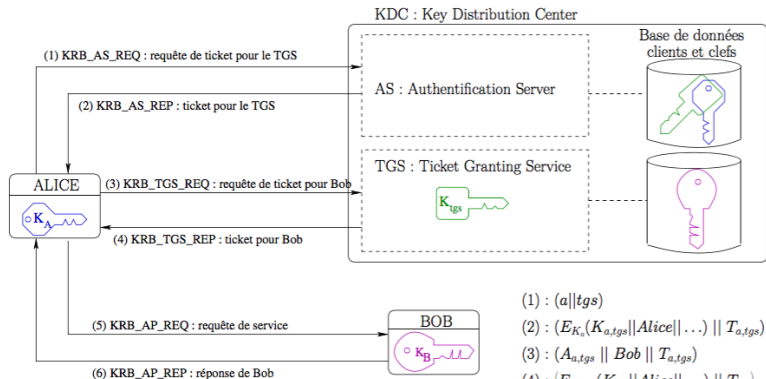
- ▶ l'identité d'Alice  $id_a$  ;
- ▶ la date de la demande  $t$  ;
- ▶ la date de fin de validité du ticket  $t_{end}$  ;
- ▶ une clef de session  $K_{a,s}$

Un authentifiant  $A_{a,s}$  pour Alice associé au service  $s$  :

$$A_{a,s} := E_{K_{a,s}}(id_a \parallel t)$$

$a$  pour Alice et  $tgs$  pour Ticket Grant Service

# Kerberos V5



$$(1) : (a||tgs)$$

$$(2) : (E_{K_A}(K_{a,tgs}||Alice||\dots) || T_{a,tgs})$$

$$(3) : (A_{a,tgs} || Bob || T_{a,tgs})$$

$$(4) : (E_{K_{TGS}}(K_{a,b}||Alice||\dots) || T_{a,b})$$

$$(5) : (A_{a,b} || T_{a,b})$$

$$(6) : (E_{K_{a,b}}(t + 1))$$

# Outline

La sécurité et vous ?

Chiffrer vos emails

S/MIME

Efail

JWT

Privacy/Tracing

Homograph Attack

Click Hijacking

Applications

Diffie-Hellman

Kerberos

**Conclusion**

# Today

1. Password
2. PGP
3. Échange de clefs DH
4. Kerberos
5. Homograph Attack
6. Click Hijacking
7. Efail
8. JWT
9. PKI

**“If privacy is outlawed, only outlaws will have privacy”**



<https://privacystests.org/>