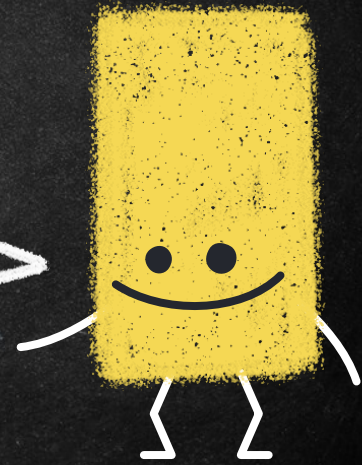
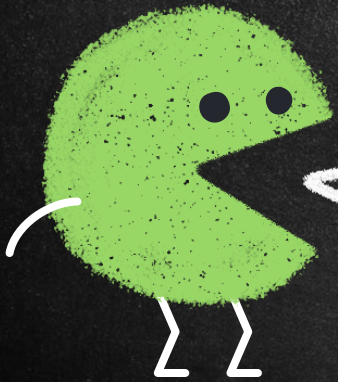


SÉCURITÉ DES DONNÉES  
A2021

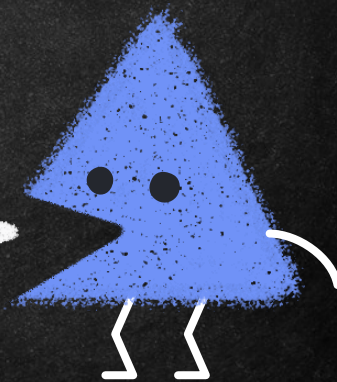
# ENCRYPTION ASYMÉTRIQUE



YANNICK CHARRON

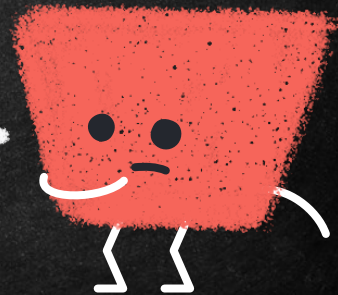
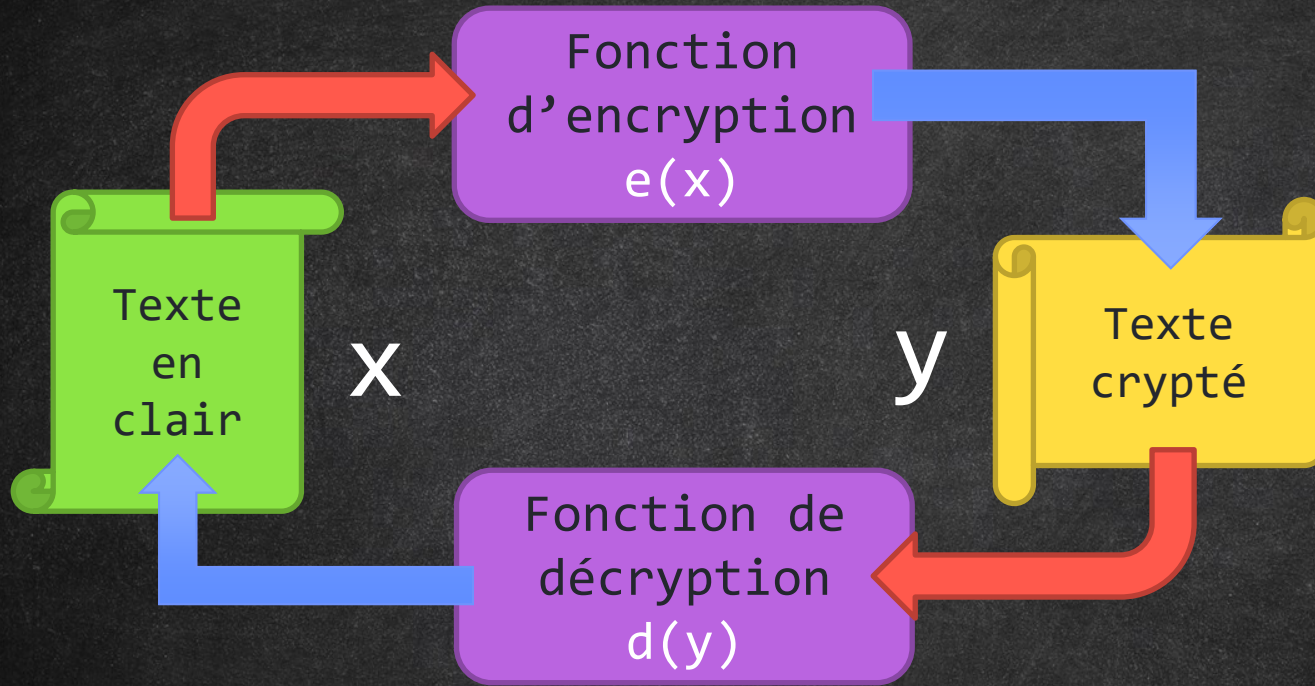
# PLAN DE LA SÉANCE

- Concept général
- Clé privée et clé publique
- RSA
- Signature
- Applications



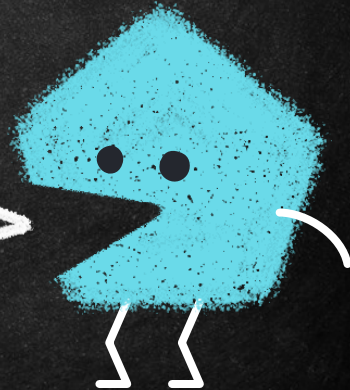
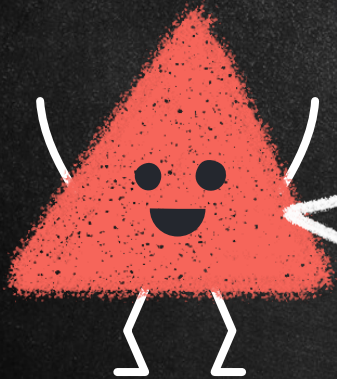


# CONCEPT GÉNÉRAL



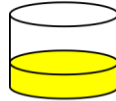
# DIFFIE-HELLEMAN

Échange d'une clé





**Alice**



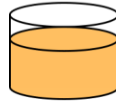
Common paint

+



Secret colours

=



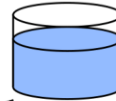
**Bob**



+

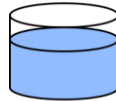


=



Public transport

(assume that  
mixture separation  
is expensive)



+

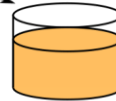


Secret colours

=



Common secret



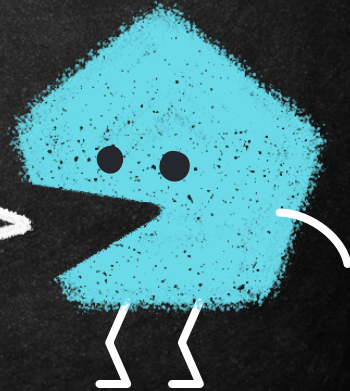
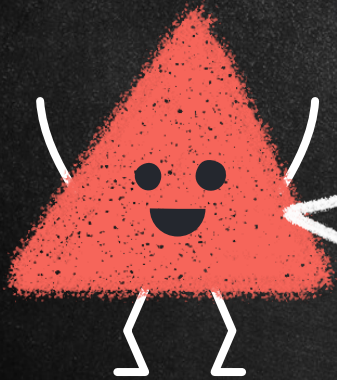
+



=



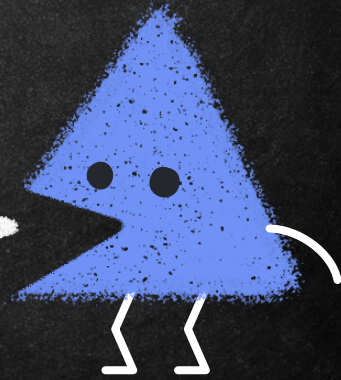
# UN PEU DE MATHÉMATIQUES



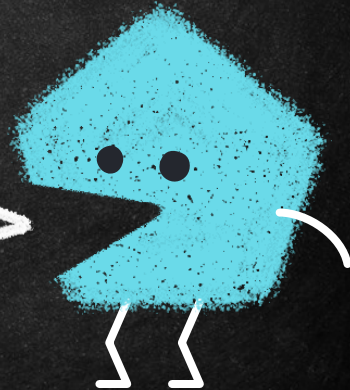
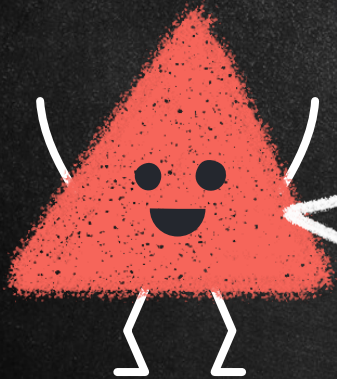


# POSSIBILITÉS

- Chiffrer le message à envoyer
- S'assurer de l'authenticité de l'expéditeur



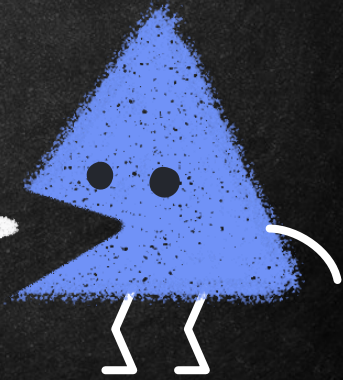
# LES CLÉS





# CLÉ PRIVÉE ET CLÉ PUBLIQUE

- Les deux clés sont liées mathématiquement
  - Nombres premiers
  - Elliptic Curve
- La clé publique est une fonction à un sens
- La clé privée est une brèche connue de cette fonction (Trap Door Function)
- Génération de la paire de clés



# Récupération de la clé publique du destinataire



Clé publique de Garfield



Clé privée de Garfield





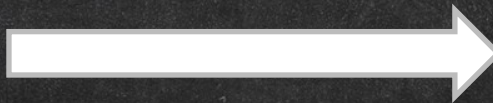
# Chiffrement du message avec la clé publique du destinataire



Lasagne  
aux kiwis



0xAk9uiVZ3



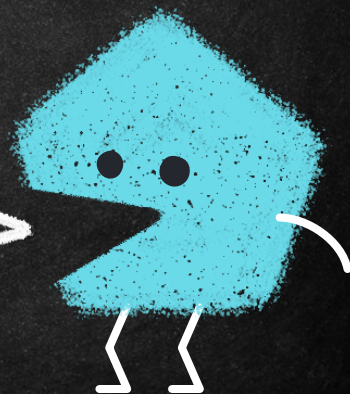
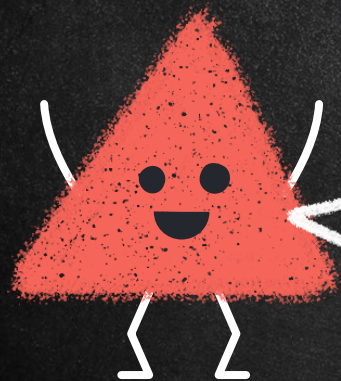
Lasagne  
aux kiwis



0xAk9uiVZ3



# FORMATS DES CLÉS



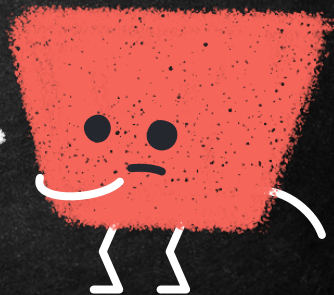


# FORMATS DES CLÉS - PEM

-----BEGIN PUBLIC KEY-----

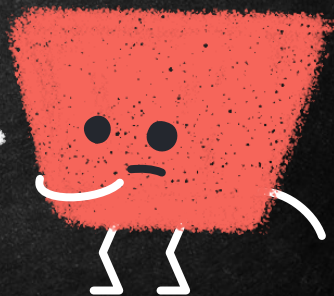
```
MIIBIjANBgkqhkiG9w0BAQEFAAOCAQ8AMIIBCgKCAQEA3gDIecx2M2FGHQ1zXj3W
0DxctyX+MINP7hkGJyI2lR4aZhnWNEocPqqb4C8v1cdlEXjC1cWTgxFlbcZxHAeP
CobTbvHZJdK/Sg83sbVh3sQbiPIbpqgnH838qlMSYuHgnU/Hpntjem1TeH/4MIDb
cf4WS4rZ+id3vMzvXt0czMwvp0yBOFdANnKnOVWpWd114tPrjSoVSQ/uTyjHWnsd
hqqIFNULtYuIwgLc6ZHi6/7cER4L4vEcX4ADEUj0Bi1BOSgo3k235VDYAGG+Al4/
FDWEYIE3ne6rj/00NMjFrS5qQyJSIi8t1pp/3nQQX0lOmYKQvM+m2aW7amIZHaHi
qwIDAQAB
```

-----END PUBLIC KEY-----



# FORMATS DES CLÉS - JWK

```
{  
  "kty": "EC",  
  "x": "jmqDxG1XjfzEJYPuLwWCycdxqRGnz4x0tzytutTHUyc",  
  "y": "GGpZUhS4q8rZCQpBODAjIDB9U4Yj4Xwbk9i1mUfOud8",  
  "crv": "P-256"  
}
```



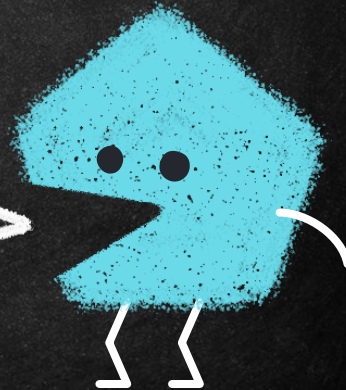
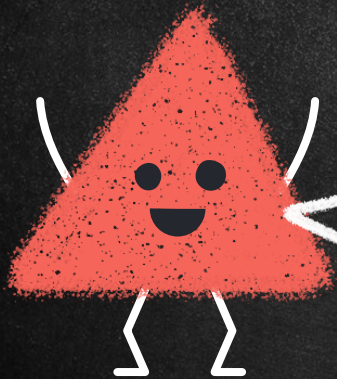


# RSA

Ron Rivest

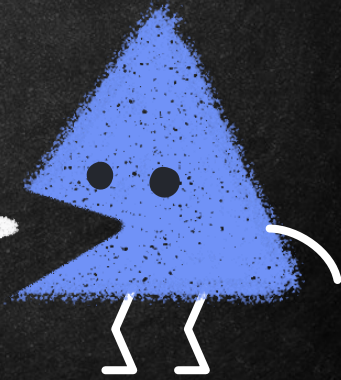
Adi Shamir

Leonard Adleman



# RSA

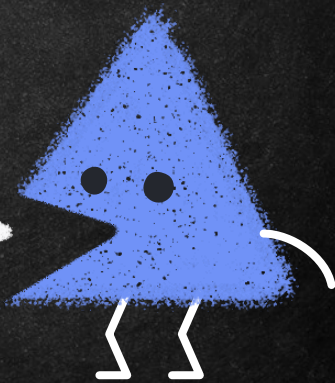
- L'algorithme le plus populaire
- Le principe est
  - La multiplication est rapide
  - La factorisation est lente
- Utilisation du modulo pour ne pas que les nombre deviennent trop gros





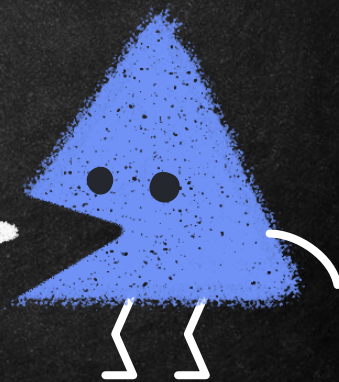
# RSA

- Choix de deux nombres premiers aléatoires
- $\text{Max} = \text{le produit des deux nombres premiers}$
- Les clés privée et publique de nombres choisis tels qu'elles sont comprises entre 0 et max
- Voilà pourquoi la factorisation pourrait venir briser RSA
  - Factoriser le max pour retrouver les deux nombres premiers permet de trouver la clé privée à partir de la clé publique



## EXEMPLE

- Nombres premiers: 13 et 7
- Max  $\rightarrow 13 \times 7 = 91$
- Clé publique choix de 5 ( $0 < 5 < 91$ )
- Il faut trouver la brèche soit la clé privé  
pour ce faire : Extended Euclidean algorithm
  - Pour notre exemple : 29





## EXAMPLE

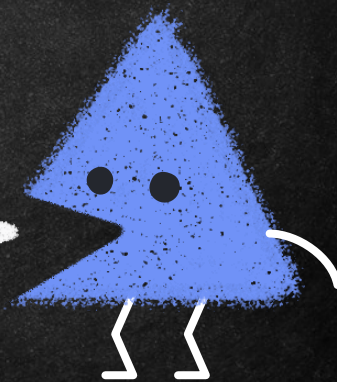
→ RSA(max: 91, pub: 5; priv: 29)

→ Notre mot : CLOUD

A	B	C	D	E	F	G	H	I	J	K	L	M
65	66	67	68	69	70	71	72	73	74	75	76	77
N	O	P	Q	R	S	T	U	V	W	X	Y	Z
78	79	80	81	82	83	84	85	86	87	88	89	90

→ 67, 76, 79, 85, 68

→ Dans Excel



# INCONVÉNIENTS ET LIMITES

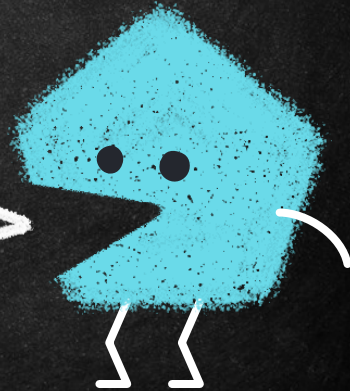
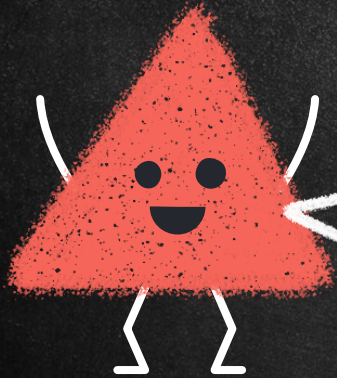
- Pas la *TrapDoor* parfaite
  - Factorisation est étudié depuis l'antiquité
  - Recherches en cours et informatique quantique
- Moins performants que leurs équivalents symétrique
  - Temps de chiffrement plus longs
  - Pour un niveau sécurité équivalent la clé doit être plus beaucoup plus longues
- La NSA serait en mesure de lire les messages





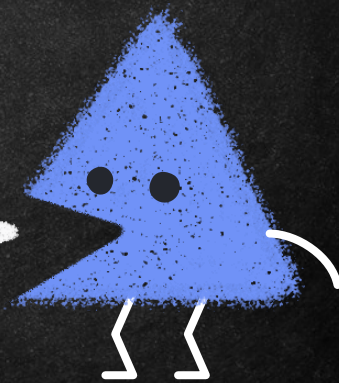
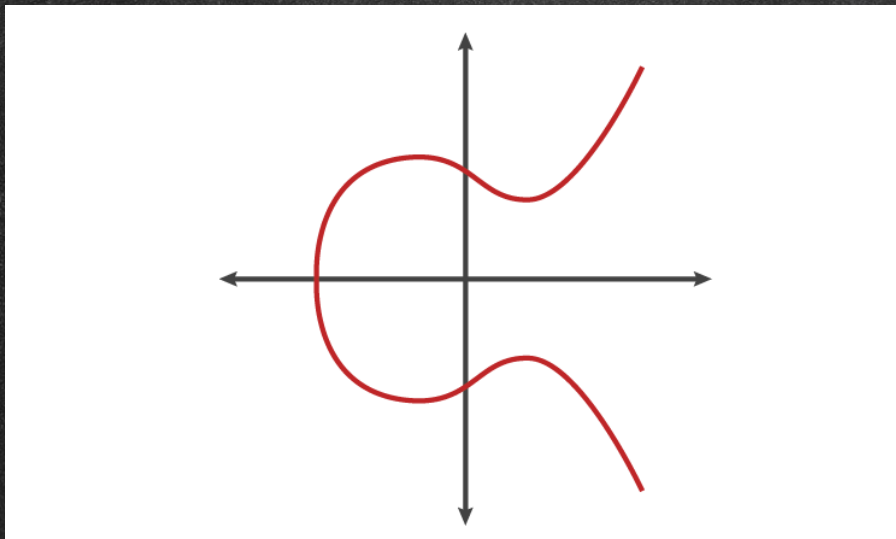
# ELLIPTIC CURVE

À la rescousse



# ELLIPTIC CURVE

$$y^2 = x^3 + ax + b$$





# DIFFÉRENCES

## RSA

- La brèche devient de moins en moins difficile
- La taille de la clé devient de plus en plus longue
  - Briser 2048-bit clé, faire bouillir 1 cuillère d'eau

## EC

- La brèche est un problème plus difficile
  - 30 ans de recherches aucun raccourci apparent
- Possible d'utiliser des clé plus courte
  - Briser 228-bit clé, faire bouillir toute l'eau de la Terre (2380 bits RSA)



# PROBLÈME D'AUTHENTICITÉ

À suivre

