### Rapport de Projet : CryptoHack

Victor Bailleul Sébastien Leglise

Université de Caen Normandie / ENSICAEN

Année 2025-2026







## Plan de la présentation

### Contexte du projet

#### La plateforme CryptoHack

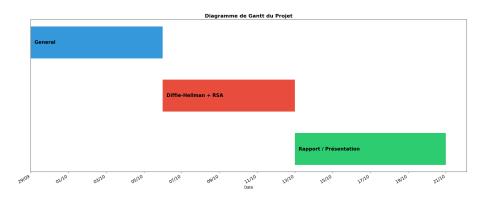
- Plateforme d'apprentissage dédiée à la cryptographie moderne.
- Approche pratique : résolution de défis à difficulté croissante.
- Objectif : enseigner les concepts fondamentaux et avancés.

## L'intérêt des challenges de type CTF (Capture The Flag)

- Principe : Gamification de l'apprentissage en cybersécurité.
- Bénéfices :
  - Ancrage des connaissances par la pratique.
  - Développement de compétences techniques (analyse, résolution de problèmes).

## Organisation du projet

#### Planification



## Organisation du projet

Travailler en binôme

#### Répartition des tâches individuelles

Catégorie de challenges abordées

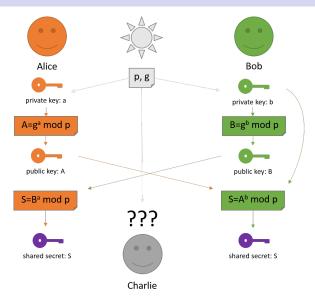
Victor General/Encoding, General/XOR, Diffie-Hellman Sébastien General/Mathematics, General/Data Formats, RSA

#### Travail commun et collaboration

L'ensemble du projet a été géré via un dépôt Git partagé sur GitHub. Cette approche nous a permis de :

- Centraliser le code et les documents du projet.
- Suivre les versions pour éviter les conflits et les pertes de données.
- Collaborer de manière asynchrone sur les différentes parties du rapport et du code.

# Diffie-Hellman : Man-in-the-middle | Export grade Objectifs



Méthode de résolution

→ ~ nc socket.cryptohack.org 13379

```
→ ~ nc socket.cryptohack.org 13379
Intercepted from Alice: {"supported": ["DH1536", "DH1024", "DH512", "DH256", "DH128", "DH64"]}
Send to Bob: {"supported": ["DH64"]}
```

Méthode de résolution

Méthode de résolution

```
→ ~ nc socket.cryptohack.org 13379

Intercepted from Alice: {"supported": ["DH1536", "DH1024", "DH512", "DH256", "DH128", "DH64"]}
Send to Bob: {"supported": ["DH64"]}
Intercepted from Bob: {"chosen": "DH64"}
Send to Alice: {"chosen": "DH64"}
```

Méthode de résolution

```
→ ~ nc socket.cryptohack.org 13379

Intercepted from Alice: {"supported": ["DH1536", "DH1024", "DH512", "DH256", "DH128", "DH64"]}
Send to Bob: {"supported": ["DH64"]}
Intercepted from Bob: {"chosen": "DH64"}
Send to Alice: {"chosen": "DH64"}
Intercepted from Alice: {"p": "0xde26ab651b92a129", "g": "0x2", "A": "0x34d2c1aa8641c97b"}
Intercepted from Bob: {"B": "0x801150310e5e819e"}
Intercepted from Alice: {"iv": "cde29bdd9db7363da970aed984ef33fd", "encrypted_flag": "074ce389d:
```

# Diffie-Hellman : Man-in-the-middle | Export grade Méthode de résolution

```
→ ~ nc socket.cryptohack.org 13379

Intercepted from Alice: {"supported": ["DH1536", "DH1024", "DH512", "DH256", "DH128", "DH64"]}

Send to Bob: {"supported": ["DH64"]}
Intercepted from Bob: {"chosen": "DH64"}
Send to Alice: {"chosen": "DH64"}
Intercepted from Alice: {"p": "oxde26ab651b92a129", "g": "0x2", "A": "0x34d2c1aa8641c97b"}
Intercepted from Bob: {"B": "0x801150310e5e819e"}
Intercepted from Alice: {"iv": "cde29bdd9db7363da970aed984ef33fd", "encrypted_flag": "074ce389d:
```

#### Étapes clés de l'attaque

- Attaque de type *Man-in-the-middle* pour manipuler la communication.
- Forcer Alice et Bob à utiliser un paramètre de sécurité faible (64 bits).
- La faiblesse du paramètre rend la résolution du **logarithme discret** possible, ce qui nous donne accès au secret partagé.

#### Calcul de la clé secrète partagée

Résultat

Grâce aux paramètres faibles, nous pouvons résoudre le logarithme discret pour trouver la clé privée d'Alice (a):

$$a = \log_g(A) \pmod{p}$$

Puis, nous utilisons cette clé privée pour calculer le secret partagé (s) avec la clé publique de Bob (B) :

$$s = B^a \pmod{p}$$

Une fois le secret partagé s obtenu, il ne reste plus qu'à dériver la clé pour obtenir le flag :

## Objectifs du challenge

# Forger une signature RSA valide

```
ock = socket.socket(socket.AF_INET, socket.SOCK_STREAM)
data = sock.recv(1024)
= bytes_to_long(T)
   cube_root_2_pow(c, k_rax):
    for k in range(3, k_max):
       diff = s**3 - c
= cube_root_2_pow(c, len(T)*8 + 8)
sign_hex = long_to_bytes(s).hex()
     rote": sign_hex
ock.send(json.dumps(payload).encode())
flag = sock.recv(1024)
```

- Voter pour Pedro sans clé privée
- Exploiter l'exposant faible e = 3
- Obtenir le flag

#### Méthode de résolution

# Attaque par racine cubique

Signature 
$$s = \sqrt[3]{\mathsf{Message}}$$
  
 $s^3 \equiv \mathsf{Message} \pmod{N}$ 

- Message court = "VOTE FOR PEDRO"
- Pas de padding = vulnérabilité

#### Résultat et Flag

# Signature forgée validée!

## Flag obtenu

crypto{y0ur\_v0t3\_i5\_my\_v0t3}

Vote accepté par le serveur

### Bilan du projet

- Compétences acquises.
- Difficultés rencontrées.
- Perspectives et suite possible.

# Questions?