

Le TP décrit la résolution d'un **challenge RootMe**. Bien que soit fourni avec ce TP un jeu d'input, libre à vous d'utiliser votre propre input afin d'obtenir le flag.

1 – Dans un premier temps, implémenter l'algorithme d'Euclide étendu décrit ci-dessous:

function extended_gcd(a, b)

$(r', r) := (a, b)$

$(u, s) := (1, 0)$

$(v, t) := (0, 1)$

while $r \neq 0$, **do**

$q := r'/r$

$(r', r) := (r, r' - q \times r)$

$(u, s) := (s, u - q \times s)$

$(v, t) := (t, v - q \times t)$

return (u, v)

Le contexte de l'attaque est le suivant : vous venez d'intercepter trois messages c_1, c_2, c_3 chiffrés avec le cryptosystème RSA dont les clés publiques utilisées pour les chiffrer sont respectivement $(N_1, e), (N_2, e), (N_3, e)$.

2 – Réécrire l'énoncé comme un système de la forme :

$$\begin{cases} \alpha \equiv \beta_1 \pmod{\gamma_1} \\ \alpha \equiv \beta_2 \pmod{\gamma_2} \\ \alpha \equiv \beta_3 \pmod{\gamma_3} \end{cases} \quad (1)$$

On va à présent utiliser le **Théorème des Restes Chinois** pour calculer α à partir du système d'équations.

Pour convertir les fichiers **.pem** en integer, vous pouvez utiliser **la librairie Crypto.PublicKey**.

3 – On définit $\hat{\gamma}_i = \frac{\gamma_1 \times \gamma_2 \times \gamma_3}{\gamma_i}$. Utiliser l'algorithme d'Euclide étendu afin d'obtenir u_i pour $i \in \{1, 2, 3\}$ tels que $u_i \cdot \hat{\gamma}_i + v_i \cdot \gamma_i = 1$.

4 – Calculer $\sum_{n=1}^3 \beta_i \cdot u_i \cdot \hat{n}_i$ pour obtenir une solution du système (1).

5 – En déduire le message envoyé.