

Titulació

Assignatura

Sanfeliu Ichihashi

Joel

Cognoms

DNI

Pàgina \_\_\_\_\_ de \_\_\_\_\_

③ Donat  $N, d, e$  i  $e=3$  podem calcular la factorització de  $N$  eficientment.

Sabem que al RSA  $N = p \cdot q$ , llavors si donem quin primer és  $p$  i  $q$  hem trobat la factorització d' $N$ .

$$\textcircled{1} \quad d < \phi(N) \Rightarrow ed < e\phi(N) \Rightarrow 3d < 3\phi(N)$$

$$\textcircled{2} \quad ed \equiv 1 \pmod{\phi(N)} \Rightarrow 3d \equiv 1 \pmod{\phi(N)} \Rightarrow \\ \Rightarrow 3d = 1 + K \cdot \phi(N) \quad \text{on } K \in \mathbb{Z}^+$$

Per  $\textcircled{1}$  i  $\textcircled{2} \Rightarrow 3\phi(N) > 3d = 1 + K \cdot \phi(N) > K \cdot \phi(N) \\ \Rightarrow K < 3$  i  $K \neq 0$  per les propietats del producte, ja que altrament no es satisfà l'equació

Llavors sabem que  $\begin{cases} K=1 \\ K=2 \end{cases}$ , i aïllant  $\phi(N)$  a l'equació

$$\text{Sabem que } \phi(N) = \frac{3d-1}{K}.$$

Tenim 2 candidats:

$$C_1 = \frac{3d-1}{1} \quad C_2 = \frac{3d-1}{2}$$



Resolem el següent sistema d'equacions:

$$\phi(N) = (p-1)(q-1) \quad \wedge \quad N = p \cdot q.$$

$$p = \frac{N}{q} \Rightarrow \phi(N) = \left( \frac{N}{q} - 1 \right) (q-1) \Leftrightarrow$$

$$\Leftrightarrow \phi(N) = \left( \frac{N-q}{q} \right) \cdot (q-1) \Leftrightarrow$$

$$\Leftrightarrow q \cdot \phi(N) = Nq - N - q^2 + q \Leftrightarrow$$

$$\Leftrightarrow q^2 + q \cdot \phi(N) - Nq - q + N = 0 \Leftrightarrow$$

$$\Leftrightarrow q^2 + q(\phi(N) - N - 1) + N = 0.$$

Sabem  $N$  i  $\phi(N)$ . Si resolem aquesta equació amb els candidats  $c_1$  i  $c_2$  trobarem  $q$ . i després podrem trobar  $p = \frac{N}{q}$ .

Calcular la factorització de  $N$  és eficient ja que hem de resoldre una equació de segon grau que es pot fer en temps polinòmic.

Ok!