1. Os sistemas de chave pública distinguem-se dos sistemas de chave privada na forma como fazem a gestão das suas chaves de cifração.

Aparentemente os sistemas de chave pública resolvem completamente o problema da troca de chaves entre entidades. Infelizmente isso não é totalmente correcto dado que estes sistemas permitem um tipo de ataque designado por **personificação**, o qual permite quebrar o protocolo.

Explique de forma breve o ataque de personificação ao protocolo de troca de chaves de cifração para uma cifra de chave pública.

2. Um dos ataques possíveis, para uma qualquer cifra, é o ataque por procura exaustiva no espaço das chaves. Ou seja tenta-se, de forma exaustiva, todas as chaves possíveis.

Calcule para as cifras seguintes a dimensão do espaço das chaves (com  $\mathcal{A}$ ,  $|\mathcal{A}| = 43$ , o alfabeto e  $K \in \mathcal{K}$  a chave usada na encriptação):

(a) 
$$E_K^1(x) = (x + K) \mod |\mathcal{A}|$$
.

(b) 
$$E_K^2(x) = (ax + b) \mod |\mathcal{A}|, K = (a, b).$$

## Resolução

- 1. Dado que para se encriptar uma mensagem, para um dado destinatário, é necessário obter a sua chave pública, a validação da origem da chave é crucial, se alguém se interpuser entre o emissor e o destinatário pode-se fazer passar pelo destinatário, ataque de personificação, e enviar ao emissor a sua chave pública, em vez da chave pública do destinatário, comprometendo deste modo a comunicação entre o emissor e o destinatário.
- 2. Dimensão do espaço das chaves.
  - (a) A dimensão do espaço das chaves é  $|\mathcal{A}| 1$ , isto é o número de classes de congruência módulo a dimensão do alfabeto. Embora se possa considerar que qualquer número natural é uma potencial chave, só há  $|\mathcal{A}|$  chaves diferentes, isto é o número de classes de congruência módulo  $|\mathcal{A}|$ .
    - Resp:  $|\mathcal{A}| = 43$  (slide 88), ou 42, se se considerar que o zero não é uma chave significativa.
  - (b) Dado que  $|\mathcal{A}| = 43$  é um número primo, isto é,  $(\mathbb{Z}_{43} \setminus \{[0]_{43}\}, \cdot)$  é um grupo, isto é para todos os a é possível ter o seu inverso.

A dimensão do espaço das chaves é dada por:  $\phi(|\mathcal{A}|) \times |\mathcal{A}| + |\mathcal{A}|$ , como  $\phi(|\mathcal{A}|) = n - 1$ , temos:  $(|\mathcal{A}| - 1) \times |\mathcal{A}| + |\mathcal{A}|$ .

Resp:  $(|\mathcal{A}|-1)\times |\mathcal{A}|+|\mathcal{A}|=42\times 43+43=1849$  (slide 88). ou  $42\times 42+42=1806$ , se se considerar que o zero não é uma chave significativa.