

**Example**

$n$  premier  $\mathbb{Z}/n\mathbb{Z}^*, X$

$$1$$

$$2 \equiv 2^1$$

$$4 \equiv 2^2$$

$$8 \equiv 2^3$$

$$5 \equiv 2^4$$

$$10 \equiv 2^5$$

$$9 \equiv 2^6$$

$$7 \equiv 2^7$$

$$3 \equiv 2^8$$

$$6 \equiv 2^9$$

$$1 \equiv 2^{10}$$

Groupe cyclique, 10 elements,  $\varphi(10)$  generateurs

$$\forall a \in \mathbb{Z}/n\mathbb{Z}^* a^{10} \equiv 1 \pmod{11}$$

**Groupe  $\mathbb{Z}/p\mathbb{Z}^*$  quand  $p$  est premier**

si  $g$  est un generateur

$$\mathbb{Z}/p\mathbb{Z}^* = \{1, g, g^2, g^3, \dots, g^{p-2}\}$$

**On admet sans demonstration**

$(\mathbb{Z}/p\mathbb{Z}^*, X)$  est un groupe cyclique

Il a  $p-1$  elements.

Il a  $\varphi(p-1)$  generateurs.

**Exemple**

$$p = 101$$

$\mathbb{Z}/101\mathbb{Z}^*$  a 100 elements

$$\varphi(100) = 40 \text{ generateurs}$$

$$\varphi(100) = \varphi(2^2 5^2) = \varphi(2^2) \varphi(5^2) = 2 * 4 * 5^1 = 40$$

$$\forall a \in \mathbb{Z}/n\mathbb{Z}^* \quad a^{p-1} \equiv 1 \pmod{p}$$

## Petit theoreme de Fermat

Pout tout  $a \in \mathbb{Z}$ ,  $p$  premier,

$$\text{si } (a, p) = 1 \quad a^{p-1} \equiv 1 \pmod{p}$$

Soit  $e$  premier avec  $(p-1)$

$$a \in \mathbb{Z}/p\mathbb{Z}^* \longrightarrow a^e$$

Cette application est inversible

Bezout:  $\exists d$  et  $v$  tq:  $de + v(p-1) = 1$

$d$ : image de  $e$  modulo  $(p-1)$

$$a^{ed} \equiv a^{ed+v(p-1)}$$

$$\equiv a \pmod{p}$$

### Exemple

$$p = 11$$

$$g = 2$$

$$p-1 = 10$$

$e$  premier avec 10

$$e = 3$$

$$d = 7 \quad (3 * 7 = 21)$$

Si  $m \in \mathbb{Z}/11\mathbb{Z}^*$

$$m \longrightarrow e = m^e = m^3$$

$$e \longrightarrow e^d = m = e^7$$

### Exemple

$$m = 5$$

$$e = 5^3 \equiv 25 * 5 \equiv 3 * 5 \equiv 15 \equiv 4$$

$$e \equiv 4$$

$$4^7 \equiv 4 * (4^2)^3 \equiv 4 * 5^3 \equiv 4 * 4 \equiv 16 \equiv 5$$

$$m' = 2^u$$

$$c^1 = 2^{3u}$$

$$c^7 = 2^{21u} = 2^u = m'$$

**Remarque 1**

$p$  premier

$\mathbb{Z}/p\mathbb{Z}^*$  a  $\varphi(p-1)$  generateurs

→ “facile a trouver” si je peux factoriser  $p-1$

→ si on connaît  $g$

→ étant donné  $a \in \mathbb{Z}/p\mathbb{Z}^*$  trouver  $n$  tq  $a \equiv g^n$  est difficile

**Remarque 2**

$p$ : premier

$e$ : premier avec  $p-1$

$d$ :  $ed \equiv 1 \pmod{p-1}$

$$\forall a \in \mathbb{Z}/p\mathbb{Z} \quad a^{ed} \equiv a \pmod{p}$$

**Remarque 3**

Premier toy – algo

$p$ : premier

$e$ : premier avec  $p-1$

$\hookrightarrow$  cle de l’algo

$$m \longrightarrow c = m^e$$

**Remarque 4**

Petit theoreme de Fermat

→ test de primalite

**Propriete analogue avec  $n=pq$ ,  $p$  et  $q$ : premiers**

- $n = pq$
- $e$  est premier avec  $\varphi(n) = (p-1)(q-1)$
- $d$ :  $ed \equiv 1 \pmod{\varphi(n)}$
- Si  $m \in \mathbb{Z}/n\mathbb{Z}$  quelconque

$$\text{si } c \equiv m^e \pmod{n} \text{ alors } c^d \equiv m \pmod{n}$$

## RSA (Rivest - Shamir - Adleman)

- On part de:
  - $n = pq$ ,  $p$  et  $q$  premiers
  - $e$ : premier avec  $\varphi(n) = (p-1)(q-1)$
  - $d$ : inverse de  $e$  modulo  $\varphi(n)$
- Cle publique:  $n, e$
- Cle privée:  $d$
- $m$ : message a chiffrer

Chiffrement(public)  $m \rightarrow c = m^e$

Dechiffrement(secret)  $c \rightarrow c^d = m$

Signature d'un message  $M$

Fonction de Hashage  $H$  -connue-testee- tenir sur  $\{0, \dots, n-1\}$

Alice  $\rightarrow$  Bob

Alice:

- cle publique:  $n, e$
- secrete:  $d$

Alice calcule:

$$m = H(M)$$

$$c \equiv m^d \pmod{n}$$

Alice envoie a Bob:  $M, e$

$c$  est la signature de  $M$

Bob:

1)  $m = H(M)$

2)  $c \stackrel{?}{=} m$