Cryptage RSA

Damien LEGROS et Danil BERRAH

Projet étoile

Table des matières

- Définition du Chiffrement RSA
- Nombres Premiers Particuliers
- Tests de Primalité

Fonctionnement général

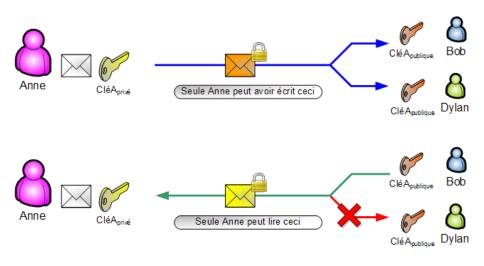


Figure: Chiffrement et Dechiffrement RSA

• On choisit deux nombres premiers p et q

- On choisit deux nombres premiers p et q
- On calcule leur produit n = pq

- On choisit deux nombres premiers p et q
- On calcule leur produit n = pq
- On calcule l'indicatrice d'Euler en n :

$$\Phi(n) = (p-1)(q-1)$$

- On choisit deux nombres premiers p et q
- On calcule leur produit n = pq
- On calcule l'indicatrice d'Euler en n :

$$\Phi(n) = (p-1)(q-1)$$

• Exposant de chiffrement : un entier naturel e premier avec $\Phi(n)$ et strictement inférieur à $\Phi(n)$

- On choisit deux nombres premiers p et q
- On calcule leur produit n = pq
- On calcule l'indicatrice d'Euler en n :

$$\Phi(n) = (p-1)(q-1)$$

- Exposant de chiffrement : un entier naturel e premier avec $\Phi(n)$ et strictement inférieur à $\Phi(n)$
- Exposant de déchiffrement : d, l'inverse de e modulo $\Phi(n)$

- On choisit deux nombres premiers p et q
- On calcule leur produit n = pq
- On calcule l'indicatrice d'Euler en n :

$$\Phi(n) = (p-1)(q-1)$$

- Exposant de chiffrement : un entier naturel e premier avec $\Phi(n)$ et strictement inférieur à $\Phi(n)$
- Exposant de déchiffrement : d, l'inverse de e modulo $\Phi(n)$
- If existe deux entiers d et k tels que $ed + k\Phi(n) = 1$, on a donc $ed \equiv 1(\Phi(n))$

- On choisit deux nombres premiers p et q
- On calcule leur produit n = pq
- On calcule l'indicatrice d'Euler en n :

$$\Phi(n) = (p-1)(q-1)$$

- Exposant de chiffrement : un entier naturel e premier avec $\Phi(n)$ et strictement inférieur à $\Phi(n)$
- Exposant de déchiffrement : d, l'inverse de e modulo $\Phi(n)$
- If existe deux entiers d et k tels que $ed + k\Phi(n) = 1$, on a donc $ed \equiv 1(\Phi(n))$
- Le couple (n,e) est la clé publique, le couple (n,d) est la clé privée

Indicatrice d'Euler

 L'indicatrice d'Euler est la fonction Φ qui s'obtient à partir de la décomposition en facteurs premiers de n

Indicatrice d'Euler

- L'indicatrice d'Euler est la fonction Φ qui s'obtient à partir de la décomposition en facteurs premiers de n
- Si

$$n = \prod_{i=1}^r p_i^{k_i}$$

Indicatrice d'Euler

- L'indicatrice d'Euler est la fonction Φ qui s'obtient à partir de la décomposition en facteurs premiers de n
- Si

$$n = \prod_{i=1}^r p_i^{k_i}$$

Alors

$$\Phi(n) = \prod_{i=1}^{r} (p_i - 1) p_i^{k_i - 1} = n \prod_{i=1}^{r} (1 - \frac{1}{p_i})$$

• Soient a et b deux entiers relatifs. Si d est le PGCD de a et b,

- Soient a et b deux entiers relatifs. Si d est le PGCD de a et b,
- Il existe deux entiers relatifs x et y tels que

$$ax + by = d$$

- Soient a et b deux entiers relatifs. Si d est le PGCD de a et b,
- Il existe deux entiers relatifs x et y tels que

$$ax + by = d$$

• Deux entiers relatifs a et b sont premiers entre eux si et seulement si,

- Soient a et b deux entiers relatifs. Si d est le PGCD de a et b,
- Il existe deux entiers relatifs x et y tels que

$$ax + by = d$$

- Deux entiers relatifs a et b sont premiers entre eux si et seulement si,
- Il existe deux entiers relatifs x et y tels que

$$ax + by = 1$$

Algorithme d'Euclide étendu

 Variante de l'algorithme d'Euclide qui permet à partir de deux entiers a et b, de calculer leur PGCD et un de leurs couples de coefficients de Bézout

Algorithme d'Euclide étendu

- Variante de l'algorithme d'Euclide qui permet à partir de deux entiers a et b, de calculer leur PGCD et un de leurs couples de coefficients de Bézout
- Deux entiers u et v tels que

$$au + bv = PGCD(a, b)$$

Algorithme d'Euclide étendu

- Variante de l'algorithme d'Euclide qui permet à partir de deux entiers a et b, de calculer leur PGCD et un de leurs couples de coefficients de Bézout
- Deux entiers u et v tels que

$$au + bv = PGCD(a, b)$$

• Détermine la solution d'une équation diophantienne

$$ax + by = c$$

Méthode de chiffrement

 Si M est un entier naturel strictement inférieur à n représentant un message.

Méthode de chiffrement

- Si M est un entier naturel strictement inférieur à n représentant un message.
- Alors le message chiffré sera représenté par

$$C \equiv M^e \pmod{n}$$

Méthode de dechiffrement

• Pour déchiffrer C, on utilise d, l'inverse de e modulo (p-1)(q-1).

Méthode de dechiffrement

- Pour déchiffrer C, on utilise d, l'inverse de e modulo (p-1)(q-1).
- On retrouve le message clair M par

$$M \equiv C^d \pmod{n}$$

Table des matières

- Définition du Chiffrement RSA
- Nombres Premiers Particuliers
- Tests de Primalité

 Nombre premier p qui est l'hypothénuse d'un triangle rectangle à côtés entiers

- Nombre premier p qui est l'hypothénuse d'un triangle rectangle à côtés entiers
- S'ecrit sous la forme :

$$p = x^2 + y^2 \ (x, y \in \mathbb{N})$$

- Nombre premier p qui est l'hypothénuse d'un triangle rectangle à côtés entiers
- S'ecrit sous la forme :

$$p = x^2 + y^2 (x, y \in \mathbb{N})$$

Nombres premiers impaires sommes de deux carrés

- Nombre premier p qui est l'hypothénuse d'un triangle rectangle à côtés entiers
- S'ecrit sous la forme :

$$p = x^2 + y^2 (x, y \in \mathbb{N})$$

- Nombres premiers impaires sommes de deux carrés
- pPuvent s'écrire sous la forme :

$$p=4k+1\ (k\in\mathbb{N})$$

- Nombre premier p qui est l'hypothénuse d'un triangle rectangle à côtés entiers
- S'ecrit sous la forme :

$$p = x^2 + y^2 (x, y \in \mathbb{N})$$

- Nombres premiers impaires sommes de deux carrés
- pPuvent s'écrire sous la forme :

$$p=4k+1\ (k\in\mathbb{N})$$

Dix premiers nombres premiers de Pythagore: 5, 13, 17, 29, 37, 41, 53, 61, 73 et 89

Théorème des deux carrés de Fermat

 Nombre premier impair p est somme de deux carrés parfaits si et seulement si p est un nombre premier de Pythagore

Théorème des deux carrés de Fermat

- Nombre premier impair p est somme de deux carrés parfaits si et seulement si p est un nombre premier de Pythagore
- p congru à 1 modulo 4 :

$$(\exists (x,y) \in \mathbb{N}^2 \ p = x^2 + y^2) \Longleftrightarrow p \equiv 1 \pmod{4}$$

Théorème des deux carrés de Fermat

- Nombre premier impair p est somme de deux carrés parfaits si et seulement si p est un nombre premier de Pythagore
- p congru à 1 modulo 4 :

$$(\exists (x,y) \in \mathbb{N}^2 \ p = x^2 + y^2) \Longleftrightarrow p \equiv 1 \pmod{4}$$

 Décomposition unique et infinité de nombre premiers impairs sous cette forme

Adaptation du théorème d'Euclide aux nombres premiers

• p un nombre premier et $q = (2^2 \times 3 \times 5 \times 7 \times ... \times p) - 1$

Adaptation du théorème d'Euclide aux nombres premiers

- p un nombre premier et $q = (2^2 \times 3 \times 5 \times 7 \times ... \times p) 1$
- Tous les facteurs premiers de q sont strictement supérieurs à p, et puisque $q \equiv -1 \mod 4$

Adaptation du théorème d'Euclide aux nombres premiers

- p un nombre premier et $q = (2^2 \times 3 \times 5 \times 7 \times ... \times p) 1$
- Tous les facteurs premiers de q sont strictement supérieurs à p, et puisque $q \equiv -1 \mod 4$
- Il y a une infinité de nombres premiers congru à −1 modulo 4

Adaptation du théorème d'Euclide aux nombres premiers

- p un nombre premier et $q = (2^2 \times 3 \times 5 \times 7 \times ... \times p) 1$
- Tous les facteurs premiers de q sont strictement supérieurs à p, et puisque $q \equiv -1 \mod 4$
- Il y a une infinité de nombres premiers congru à −1 modulo 4
- p un nombre premier et $q = (3^2 \times 5^2 \times 7^2 \times ... \times p^2) + 2^2$

Adaptation du théorème d'Euclide aux nombres premiers

- p un nombre premier et $q = (2^2 \times 3 \times 5 \times 7 \times ... \times p) 1$
- Tous les facteurs premiers de q sont strictement supérieurs à p, et puisque $q \equiv -1 \mod 4$
- Il y a une infinité de nombres premiers congru à −1 modulo 4
- p un nombre premier et $q = (3^2 \times 5^2 \times 7^2 \times ... \times p^2) + 2^2$
- $q \equiv 5 \mod 8$ et q est une somme de deux carrés premiers entre eux, tous ses facteurs premiers sont de la forme 4k+1

Adaptation du théorème d'Euclide aux nombres premiers

- p un nombre premier et $q = (2^2 \times 3 \times 5 \times 7 \times ... \times p) 1$
- Tous les facteurs premiers de q sont strictement supérieurs à p, et puisque $q \equiv -1 \mod 4$
- Il y a une infinité de nombres premiers congru à −1 modulo 4
- p un nombre premier et $q = (3^2 \times 5^2 \times 7^2 \times ... \times p^2) + 2^2$
- $q \equiv 5 \mod 8$ et q est une somme de deux carrés premiers entre eux, tous ses facteurs premiers sont de la forme 4k+1
- Il y a une infinité de nombres premiers congrus à 5 modulo 4 et 5 modulo
 8

Les nombres de Mersenne

Nombres de la forme :

$$M_n = 2^n - 1, \ n \ge 1$$

Les nombres de Mersenne

Nombres de la forme :

$$M_n = 2^n - 1, \ n \ge 1$$

 Pour que le *n*-ième nombre de Mersenne M_n soit premier, il est nécessaire (mais non suffisant, contrairement à ce qu'affirmait Mersenne) que n soit premier

Les nombres de Mersenne

Nombres de la forme :

$$M_n = 2^n - 1, \ n \ge 1$$

- Pour que le *n*-ième nombre de Mersenne M_n soit premier, il est nécessaire (mais non suffisant, contrairement à ce qu'affirmait Mersenne) que n soit premier
- Premiers nombres premiers de Mersenne :

$$M_2 = 2^2 - 1 = 3$$
 $M_3 = 2^3 - 1 = 7$
 $M_5 = 2^5 - 1 = 31$
 $M_7 = 2^7 - 1 = 127$
 $M_{13} = 2^{13} - 1 = 8191$

Forme des nombres de Fermat

• S'écrit sous la forme :

$$2^{2^n}+1, (n\in\mathbb{N})$$

Forme des nombres de Fermat

• S'écrit sous la forme :

$$2^{2^n}+1, (n \in \mathbb{N})$$

 Fermat avait émis la conjecture que tous ces nombres étaient premiers, or cette conjecture est fausse dès F₅.

• Deux entiers a impair et b tels que $k = a2^b$

- Deux entiers a impair et b tels que $k = a2^b$
- Avec $c = 2^{(2^b)}$, on dispose alors des égalités suivantes :

$$1+2^k=1+c^a=(1+c)\sum_{i=0}^{a-1}(-1)^ic^i$$

- Deux entiers a impair et b tels que $k = a2^b$
- Avec $c=2^{(2^b)}$, on dispose alors des égalités suivantes :

$$1 + 2^{k} = 1 + c^{a} = (1 + c) \sum_{i=0}^{a-1} (-1)^{i} c^{i}$$

• 1 + c est un diviseur du nombre premier $1 + 2^k$, on en déduit que $k = 2^b$

Table des matières

- Définition du Chiffrement RSA
- Nombres Premiers Particuliers
- Tests de Primalité

Petit théorème de Fermat

 Le petit théorème de Fermat dit que si p est premier et que a est premier avec p alors on a

Petit théorème de Fermat

- Le petit théorème de Fermat dit que si p est premier et que a est premier avec p alors on a
- $a^{p-1} 1$ divisible par p:

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

a non divisible par p

$$N = a * 2a * 3a * 4a * 5a * ... * (p-1)a$$

 $N = 1 * 2 * 3 * 4 * 5 * ... * (p-1) * a^{p-1} = (p-1)! * a^{p-1}$
 r_k tel que $ka = pq + r_k$

a non divisible par p

$$N = a * 2a * 3a * 4a * 5a * ... * (p-1)a$$

 $N = 1 * 2 * 3 * 4 * 5 * ... * (p-1) * a^{p-1} = (p-1)! * a^{p-1}$
 r_k tel que $ka = pq + r_k$

• On remplace les ka par r_k , on obtient :

$$N \equiv r_1 * r_2 * r_3 * r_4 * r_5 * \dots * r_{p-1}(p)$$

a non divisible par p

$$N = a * 2a * 3a * 4a * 5a * ... * (p-1)a$$

 $N = 1 * 2 * 3 * 4 * 5 * ... * (p-1) * a^{p-1} = (p-1)! * a^{p-1}$
 r_k tel que $ka = pq + r_k$

• On remplace les ka par r_k , on obtient :

$$N \equiv r_1 * r_2 * r_3 * r_4 * r_5 * \dots * r_{p-1}(p)$$

• $(r_1, r_2, ..., r_{p-1})$ est une permutation de (1, 2, ..., p-1):

$$r_1 * r_2 * r_3 * r_4 * r_5 * ... * r_{p-1} = (p-1)!$$

a non divisible par p

$$N = a * 2a * 3a * 4a * 5a * ... * (p-1)a$$

 $N = 1 * 2 * 3 * 4 * 5 * ... * (p-1) * a^{p-1} = (p-1)! * a^{p-1}$
 r_k tel que $ka = pq + r_k$

• On remplace les ka par r_k , on obtient :

$$N \equiv r_1 * r_2 * r_3 * r_4 * r_5 * \dots * r_{p-1}(p)$$

• $(r_1, r_2, ..., r_{p-1})$ est une permutation de (1, 2, ..., p-1):

$$r_1 * r_2 * r_3 * r_4 * r_5 * ... * r_{p-1} = (p-1)!$$

On en déduit :

$$(p-1)! * a^{p-1} \equiv (p-1)!(p)$$

$$r_1 * r_2 * r_3 * r_4 * r_5 * \dots * r_{p-1} * (a^{p-1} - 1) \equiv 1(p)$$

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

• Si p n'est pas premier alors a^{p-1} n'est probablement pas divisible par p

20 / 28

- Si p n'est pas premier alors a^{p-1} n'est probablement pas divisible par p
- Le test PGP est un logiciel de chiffrement cryptographique utilisant la logique du test de primalité de Fermat

- Si p n'est pas premier alors a^{p-1} n'est probablement pas divisible par p
- Le test PGP est un logiciel de chiffrement cryptographique utilisant la logique du test de primalité de Fermat
- Pour 4 valeurs de *a* différentes (2,3,5,7) si,

$$2^{p-1} \equiv 3^{p-1} \equiv 5^{p-1} \equiv 7^{p-1} \equiv 1(p)$$

- Si p n'est pas premier alors a^{p-1} n'est probablement pas divisible par p
- Le test PGP est un logiciel de chiffrement cryptographique utilisant la logique du test de primalité de Fermat
- Pour 4 valeurs de *a* différentes (2,3,5,7) si,

$$2^{p-1} \equiv 3^{p-1} \equiv 5^{p-1} \equiv 7^{p-1} \equiv 1(p)$$

• Alors p est probablement un nombre premier sinon p n'est pas premier

• Le symbole de Legendre $(\frac{a}{\rho})$ retourne une valeur entiere comprise dans [-1,1]

- Le symbole de Legendre $(\frac{a}{\rho})$ retourne une valeur entiere comprise dans [-1,1]
- Soit p un nombre premier et a un entier, alors le symbole de Legendre $\left(\frac{a}{p}\right)$ vaut,

- Le symbole de Legendre $(\frac{a}{\rho})$ retourne une valeur entiere comprise dans [-1,1]
- Soit p un nombre premier et a un entier, alors le symbole de Legendre $\left(\frac{a}{p}\right)$ vaut,
 - ▶ -1 si *a* n'est pas un residu quadratique modulo *p*.

- Le symbole de Legendre $(\frac{a}{\rho})$ retourne une valeur entiere comprise dans [-1,1]
- Soit p un nombre premier et a un entier, alors le symbole de Legendre $\left(\frac{a}{p}\right)$ vaut,
 - ► −1 si a n'est pas un residu quadratique modulo p.
 - 0 si a est divisble par p.

- Le symbole de Legendre $(\frac{a}{\rho})$ retourne une valeur entiere comprise dans [-1,1]
- Soit p un nombre premier et a un entier, alors le symbole de Legendre $\left(\frac{a}{p}\right)$ vaut,
 - ▶ -1 si a n'est pas un residu quadratique modulo p.
 - 0 si a est divisble par p.
 - ▶ 1 si *a* est un residu quadratique modulo *p* mais n'est pas divisible par *p*.

- Le symbole de Legendre $(\frac{a}{\rho})$ retourne une valeur entiere comprise dans [-1,1]
- Soit p un nombre premier et a un entier, alors le symbole de Legendre $\left(\frac{a}{p}\right)$ vaut,
 - ► -1 si a n'est pas un residu quadratique modulo p.
 - 0 si a est divisble par p.
 - ▶ 1 si *a* est un residu quadratique modulo *p* mais n'est pas divisible par *p*.
- Un residu quadratique a modulo p signifie qu'il existe un entier k tel que,

$$a \equiv k^2(p)$$

Symbole de Jacobi

• Le Symbole de Jacobi $\left(\frac{a}{n}\right)$ est une généralisation du symbole de Legendre

Symbole de Jacobi

- Le Symbole de Jacobi $\left(\frac{a}{n}\right)$ est une généralisation du symbole de Legendre
- Produit de symbole de Legendre $(\frac{a}{p_k})$ pour tout $k \in \mathbb{N}$ selon la décomposition en facteur premier de n:

$$p_1 * p_2 * p_3 * p_4 * p_5 * ... * p_k = n$$

Symbole de Jacobi

- Le Symbole de Jacobi (^a/_n) est une généralisation du symbole de Legendre
- Produit de symbole de Legendre $(\frac{a}{p_k})$ pour tout $k \in \mathbb{N}$ selon la décomposition en facteur premier de n:

$$p_1 * p_2 * p_3 * p_4 * p_5 * ... * p_k = n$$

Ainsi,

$$\left(\frac{a}{\prod_{1 \le i \le k} p_i}\right) = \left(\frac{a}{p_1}\right) * \left(\frac{a}{p_2}\right) * \left(\frac{a}{p_3}\right) * \left(\frac{a}{p_4}\right) * \left(\frac{a}{p_5}\right) * \dots * \left(\frac{a}{p_k}\right) = \prod_{1 \le i \le k} \left(\frac{a}{p_i}\right) = \left(\frac{a}{n}\right)$$

 Le Critère d'Euler permet de déterminer si un entier est un residu quadratique modulo un nombre premier ou non

- Le Critère d'Euler permet de déterminer si un entier est un residu quadratique modulo un nombre premier ou non
- Soient *p* un nombre premier différent de 2 et *a* un entier premier avec *p*,

- Le Critère d'Euler permet de déterminer si un entier est un residu quadratique modulo un nombre premier ou non
- Soient p un nombre premier différent de 2 et a un entier premier avec p,
 - Si *a* est un residu quadratique modulo *p* alors $a^{\frac{p-1}{2}} \equiv 1(p)$.

- Le Critère d'Euler permet de déterminer si un entier est un residu quadratique modulo un nombre premier ou non
- Soient p un nombre premier différent de 2 et a un entier premier avec p,
 - ▶ Si *a* est un residu quadratique modulo *p* alors $a^{\frac{p-1}{2}} \equiv 1(p)$.
 - ▶ Si *a* n'est pas un residu quadratique modulo *p* alors $a^{\frac{p-1}{2}} \equiv -1(p)$.

- Le Critère d'Euler permet de déterminer si un entier est un residu quadratique modulo un nombre premier ou non
- Soient p un nombre premier différent de 2 et a un entier premier avec p,
 - Si *a* est un residu quadratique modulo *p* alors $a^{\frac{p-1}{2}} \equiv 1(p)$.
 - ▶ Si *a* n'est pas un residu quadratique modulo *p* alors $a^{\frac{p-1}{2}} \equiv -1(p)$.
- Avec le symbole de Legendre on a :

$$a^{\frac{p-1}{2}}\equiv(\frac{a}{p})(p)$$

Test de Solovay-Strassen

• Test probabiliste permettant de determiner si un entier impair *n* est premier ou non

Test de Solovay-Strassen

- Test probabiliste permettant de determiner si un entier impair *n* est premier ou non
- On test pour un nombre a la congruence :

$$a^{\frac{p-1}{2}} \equiv (\frac{a}{p})(p)$$

Test de Solovay-Strassen

- Test probabiliste permettant de determiner si un entier impair *n* est premier ou non
- On test pour un nombre a la congruence :

$$a^{\frac{p-1}{2}}\equiv(\frac{a}{p})(p)$$

• Si elle est satisfaite alors *a* est probablement premier, sinon *a* n'est pas premier

Petit théorème de Fermat

 Le petit théorème de Fermat dit que si p est premier et que a est premier avec p

Petit théorème de Fermat

- Le petit théorème de Fermat dit que si p est premier et que a est premier avec p
- $a^{p-1} 1$ divisible par p:

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

Petit théorème de Fermat

- Le petit théorème de Fermat dit que si p est premier et que a est premier avec p
- $a^{p-1} 1$ divisible par p:

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

• Dans un anneau $\mathbb{Z}/p\mathbb{Z}$ si p est premier alors l'équation $x^2=1$ n'a pour solutions que 1 et -1

$$1^2=1(p)$$

$$(-1)^2 = 1(p)$$

• Pour un entier impair composé n superieur a 9 et d impair tel que $n-1=2^s*d$

- Pour un entier impair composé n superieur a 9 et d impair tel que $n-1=2^s*d$
- Alors il existe φ(n)/4 menteurs forts a pour 1 < a < n avec φ(n) fonction indicatrice d'Euler

- Pour un entier impair composé n superieur a 9 et d impair tel que $n-1=2^s*d$
- Alors il existe φ(n)/4 menteurs forts a pour 1 < a < n avec φ(n) fonction indicatrice d'Euler
- a est un menteur fort si il verifie soit $a^d \equiv 1(p)$, soit $a^{2^r d} \equiv -1(p)$ pour r tel que $0 \le r < s$

- Pour un entier impair composé n superieur a 9 et d impair tel que $n-1=2^s*d$
- Alors il existe φ(n)/4 menteurs forts a pour 1 < a < n avec φ(n) fonction indicatrice d'Euler
- a est un menteur fort si il verifie soit $a^d \equiv 1(p)$, soit $a^{2^r d} \equiv -1(p)$ pour r tel que $0 \le r < s$
- Pour un nombre impair composé n, 3/4 au moins des entiers a tel que 1 < a < n sont des témoins de Miller pour n

- Pour un entier impair composé n superieur a 9 et d impair tel que $n-1=2^s*d$
- Alors il existe φ(n)/4 menteurs forts a pour 1 < a < n avec φ(n) fonction indicatrice d'Euler
- a est un menteur fort si il verifie soit $a^d \equiv 1(p)$, soit $a^{2^r d} \equiv -1(p)$ pour r tel que $0 \le r < s$
- Pour un nombre impair composé n, 3/4 au moins des entiers a tel que 1 < a < n sont des témoins de Miller pour n
- Si n est compose alors a est un témoin de Miller si $a^d \not\equiv 1(p)$ et pour quelque soit $r \in [0, s-1]$ $a^{2^r d} \not\equiv -1(p)$

 Test probabiliste de type Monte Carlo donnant une réponse oui ou non permettant de savoir si un nombre est de facon certaine composé ou si il est probablement premier

- Test probabiliste de type Monte Carlo donnant une réponse oui ou non permettant de savoir si un nombre est de facon certaine composé ou si il est probablement premier
- Pour p premier, un entier a non divisble par p, s non nul et d impair,

$$a^{p-1}=(a^d)^{2^s}\equiv 1(p)$$

- Test probabiliste de type Monte Carlo donnant une réponse oui ou non permettant de savoir si un nombre est de facon certaine composé ou si il est probablement premier
- Pour p premier, un entier a non divisble par p, s non nul et d impair,

$$a^{p-1}=(a^d)^{2^s}\equiv 1(p)$$

• Pour verifier si n est premier on prend une valeur de a aléatoire non divisble par n est on verifie $a^d \equiv 1(n)$ et $r \in [0, s-1]$ $a^{2^r d} \equiv -1(n)$

- Test probabiliste de type Monte Carlo donnant une réponse oui ou non permettant de savoir si un nombre est de facon certaine composé ou si il est probablement premier
- Pour p premier, un entier a non divisble par p, s non nul et d impair,

$$a^{p-1}=(a^d)^{2^s}\equiv 1(p)$$

- Pour verifier si n est premier on prend une valeur de a aléatoire non divisble par n est on verifie $a^d \equiv 1(n)$ et $r \in [0, s-1]$ $a^{2^r d} \equiv -1(n)$
 - Si les congruences sont valides alors a n'est pas un témoin de Miller et n est probablement premier.

- Test probabiliste de type Monte Carlo donnant une réponse oui ou non permettant de savoir si un nombre est de facon certaine composé ou si il est probablement premier
- Pour p premier, un entier a non divisble par p, s non nul et d impair,

$$a^{p-1}=(a^d)^{2^s}\equiv 1(p)$$

- Pour verifier si n est premier on prend une valeur de a aléatoire non divisble par n est on verifie $a^d \equiv 1(n)$ et $r \in [0, s-1]$ $a^{2^r d} \equiv -1(n)$
 - Si les congruences sont valides alors a n'est pas un témoin de Miller et n est probablement premier.
 - Sinon a est un témoin de Miller et n est de facon certaine composé.

Merci de votre temps!



Nous sommes là si vous avez des questions !