UVG-MM2015: Matemática Discreta

Proyecto de RSA

5 de Noviembre, 2009

Instructor:	Héctor	Villafuerte

Nombre (y Carnet):

- 1. RSA es un popular criptosistema que utiliza conceptos básicos de teoría de números que se presentan a continuación:
 - (a) Un entero positivo n > 1 es *primo* si es divisible sólo por 1 y n.
 - (b) Sean a, b enteros, no ambos cero. Entonces decimos que el máximo común divisor ("greatest common divisor") de a, b es el mayor entero positivo que es un factor de ambos a, b. Usualmente se denota gcd(a, b).

```
sage: gcd(18,27)

sage: gcd(11,17)

1
```

- (c) Factorice 18 en primos. Factorice 27 en primos. ¿Qué puede decir ahora de gcd(18,27)?
- (d) Factorice 11 en primos. Factorice 17 en primos. ¿Qué puede decir ahora de gcd(11, 17)?
- (e) Si gcd(a,b) = 1 decimos que a, b son coprimos (o primos relativos).

```
sage: gcd(32,45)
1
```

- (f) Factorice 32 en primos. Factorice 45 en primos. ¿Qué puede decir ahora de gcd(32,45)?
- (g) Al trabajar con división de enteros el residuo de la operación es una buena caracterización. Esta es la idea detrás de aritmética modular y congruencia módulo n. Sean $a, b, n \in \mathbb{Z}$ con $n \neq 0$. Si a, b tienen el mismo residuo entero al dividir por n, entonces decimos que a, b son congruentes módulo n y denotamos esta relación por $a \equiv b \pmod{n}$. Otra forma de expresar la división entera a/n es a = nq + r donde $n, q, r \in \mathbb{Z}$.
- (h) Considere la división entera de 8/5 y 23/5. ¿Son $8 \equiv 23 \pmod{5}$?

```
sage: mod(8,5)
sage: mod(23,5)
sage: mod(23,5)
3
```

(i) Dado un entero \mathfrak{m} , queremos encontrar los enteros \mathfrak{n} , $1 \leq \mathfrak{n} \leq \mathfrak{m}$, tal que $\gcd(\mathfrak{n},\mathfrak{m}) = 1$. En palabras, los coprimos \mathfrak{n} menores a \mathfrak{m} .

```
sage: m = 18
sage: [n for n in range(1,m) if gcd(n,m)==1]
[1, 5, 7, 11, 13, 17]
sage: m = 11
sage: [n for n in range(1,m) if gcd(n,m)==1]
[1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9, 10]
```

Si sólo queremos el número de coprimos menores de \mathfrak{m} podemos usar la función phi de Euler, $\phi(\mathfrak{m})$.

```
sage: euler_phi (18)
6
sage: euler_phi (11)
10
```

Esta función también es llamada "Euler's totient".

- 2. El algoritmo RSA para encriptar y decriptar básicamente se aprovecha de la gran diferencia en el costo computacional que existe entre multiplicar enteros (barato) y factorizar un entero en primos (caro). Los pasos del algoritmo son los siguientes:
 - (a) Tome dos primos p_1, p_2 y sea $n = p_1 \cdot p_2$.
 - (b) Sea $e \in \mathbb{N}$ tal que $gcd(e, \phi(n)) = 1$.
 - $\text{(c) Calcule un valor para } d \in \mathbb{Z}, \, \text{tal que } d \cdot e \equiv 1 (\mod \varphi(n)).$
 - (d) La llave pública es entonces la pareja (n, e). La llave privada es entonces la tripleta (p_1, p_2, d) .
 - (e) Para un entero $\mathfrak{m} < \mathfrak{n},$ encripte usando $\mathfrak{c} \equiv \mathfrak{m}^{\mathfrak{e}} (\mod \mathfrak{n}).$
 - (f) Decripte c usando $\mathfrak{m} \equiv c^d \pmod{\mathfrak{n}}$.
- 3. Encripte la palabra "PUCHICA" usando el algoritmo RSA. Detalle sus pasos.