

S-vLab

Numeri primi,
esponenziazione modulare
e scambio di Diffie-Hellman

Anna Riccioni
anna.riccioni@unibo.it

Sicurezza dell'Informazione M Esercitazione del 20 aprile 2010

Teoremi sull'esponenziazione modulare

Teoremi sull'esponenziazione modulare

- Piccolo teorema di Fermat
 - \forall primo p , $\forall x \in \mathbb{Z}_p^*$ si ha:
 - $x^{p-1} \bmod p = 1$, cioè $x^{p-1} \equiv 1 \pmod{p}$
- Corollario 1 del piccolo teorema di Fermat
 - $\forall x \in \mathbb{Z}_p^*$ si ha:
 - $s \equiv r \pmod{p-1} \Rightarrow x^s \equiv x^r \pmod{p}$
- Corollario 2 del piccolo teorema di Fermat
 - $x^{(p-1)/2} \bmod p$ è uguale a 1 o a -1

Corollario 2

T4.2: $x^{(p-1)/2} \bmod p$ è uguale a 1 o a -1.

	e									
b	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1
2	2	4	8	5	10	9	7	3	6	1
3	3	9	5	4	1	3	9	5	4	1
4	4	5	9	3	1	4	5	9	3	1
5	5	3	4	9	1	5	3	4	9	1
6	6	3	7	9	10	5	8	4	2	1
7	7	5	2	3	10	4	6	9	8	1
8	8	9	6	4	10	3	2	5	7	1
9	9	4	3	5	1	9	4	3	5	1
10	10	1	10	1	10	1	10	1	10	1

S-vLab: componenti per la verifica dei teoremi (1/2)

- modPow

esponente (e)
modulo (m)

base (b)
modPow
→ b^e mod m

- In Java:
 - `BigInteger modPow(BigInteger exp, BigInteger m)`
Returns a BigInteger whose value is (this^{exp} mod m).

```

BigInteger base = new BigInteger("23", 16);
BigInteger exp = new BigInteger("11", 16);
BigInteger m = new BigInteger("37", 16);
BigInteger res = base.modPow(exp, m);

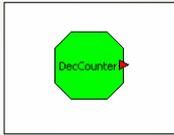
```

Java: BigInteger

- `java.math.BigInteger`
- `BigInteger` estende `Number` (come `Integer`)
 - La classe `BigInteger` offre metodi che svolgono operazioni analoghe a quelle svolte dagli operatori primitivi tra interi
Es.: `add`, `subtract`, `multiply`, `divide`, `and`, `or`, `xor`, ...
 - In più, sono disponibili metodi per il calcolo del MCD, operazioni di aritmetica modulare, generazione di primi, ...
Es.: `gcd`, `mod`, `modPow`, ...
- Gestisce numeri "grandi"
 - `int`: 32 bit; `long`: 64 bit; `BigInteger`: dimensione variabile

S-vLab: componenti per la verifica dei teoremi (2/2)

- DecCounter: contatore decimale (in base 10)



	Counter	DecCounter
output	byte[], HEX	BigInteger, 10
input (stato iniziale)	byte[], HEX	BigInteger, 10
parametri	output size	-

modPow e DecCounter in Java

- Operazioni su BigInteger
 - modPow: esponenziazione modulare
 - DecCounter: incremento di un'unità (somma)
- Gli altri componenti di S-vLab corrispondono a classi
 - Cipher -> Cipher
 - Hash -> MessageDigest
 - PRNG -> SecureRandom
- modPow e DecCounter corrispondono invece a metodi di una classe (BigInteger)
 - modPow -> BigInteger.modPow(BigInteger exp, BigInteger m);
 - DecCounter -> BigInteger.add(BigInteger.ONE);

Algoritmi per l'esponenziazione modulare

Repeated square and multiply – A1

INPUT: $b \in \mathbb{Z}_m$, $0 \leq e < m$, $e = (e_{t-1} \dots e_0)_2$

OUTPUT: $b^e \bmod m$

1. Set $y \leftarrow 1$. If $e = 0$ then return (y)
2. Set $A \leftarrow b$
3. If $e_0 = 1$ then set $y \leftarrow b$
4. For i from 1 to $t-1$ do the following:
 - 4.1 Set $A \leftarrow A^2 \bmod m$
 - 4.2 If $e_i = 1$ then set $y \leftarrow A y \bmod m$
5. Return (y)

$m = 11, b = 7, e = 5 = (101)_2$

1. $y = 1$
2. $A = 7$
3. $y = 7$
4. $i = 1$
 - 4.1 $A = 7 \times 7 \bmod 11 = 5$
 - 4.2 $y = 3 \times 7 \bmod 11 = 10$
5. $7^5 \bmod 11 = 10$

Repeated square and multiply – A2

INPUT: $b \in \mathbb{Z}_m$, $0 \leq e < m$, $e = (e_{t-1} \dots e_0)_2$

OUTPUT: $b^e \bmod m$

1. $y \leftarrow 1$
2. For i from $t-1$ down to 1 do the following
 - 2.1 $y \leftarrow y^2 \bmod m$
 - 2.2 If $e_i = 1$ then $y \leftarrow y b \bmod m$
3. Return (y)

1. $y = 1$
2. $i = 2$
 - 2.1 $y = 1 \times 1 \bmod 11 = 1$
 - 2.2 $y = 1 \times 7 \bmod 11 = 7$
3. $i = 1$
 - 3.1 $y = 7 \times 7 \bmod 11 = 5$
 - 3.2 $y = 3 \times 7 \bmod 11 = 10$
4. $y = 5 \times 5 \bmod 11 = 3$
5. $7^5 \bmod 11 = 10$

Repeated square and multiply – Tempi di esecuzione

Proprietà notevole di A1 e di A2:

Sia t il numero di bit della rappresentazione binaria dell'esponente e

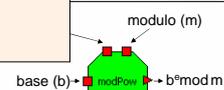
Sia n il numero di bit dell'esponente con valore 1

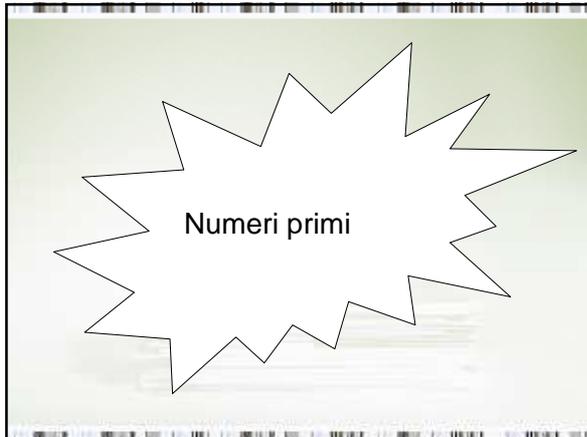
TEMPO DI ESECUZIONE $\rightarrow t+n$ moltiplicazioni

TEMPO MEDIO $\rightarrow 3/2 t$ moltiplicazioni

serie di esponenti (e) da 256 bit con:

- 1 solo "1"
- 64 "1"
- 128 "1"
- 192 "1"
- 256 "1"





Safe prime e serie di Sophie Germain

- Safe prime -> un numero primo che:
 - può essere espresso nella forma $p = 2q+1$ con q primo (di Sophie-Germain)
 - è congruente a 5 mod 6

Generazione di numeri primi

- Possibile schema di ricerca di un primo sulla base di una progressione:

```

    graph LR
      DecCod[DecCod] --> 2x+1[2x+1]
      2x+1 --> test{test}
      test --> while((while))
      while --> test
  
```

S-vLab: componenti per la generazione di numeri primi

- $ax + b$

- generazione di progressioni
- individuazione di safe prime
- individuazione di primi di Sophie-Germain
- ...

Test di primalità: Miller e Rabin

- n (il numero da sottoporre al test) deve essere dispari
- si pone $n-1 = r \cdot 2^s$ (con r dispari, $s \geq 1$)
- si sceglie a caso un intero a e si calcola:

$$a^{n-1} \bmod n = (a^r)^{2^s} \bmod n$$

Test di primalità: Miller e Rabin

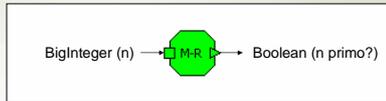
```

    graph TD
      Start[z = a^r mod n] --> D1{= 1? = -1?}
      D1 -- SI --> Prob[probabilmente primo]
      D1 -- NO --> J1[j=1]
      J1 --> D2{j=s?}
      D2 -- SI --> Prob
      D2 -- NO --> Z[z = z^2 mod n]
      Z --> D3{1?}
      D3 -- SI --> Comp[certamente composto]
      D3 -- NO --> J2[j=j+1]
      J2 --> D4{n-1?}
      D4 -- SI --> Comp
      D4 -- NO --> J1
  
```

Un numero diverso da 1 con quadrato uguale a 1 è sicuramente composto

S-vLab: test di Miller e Rabin

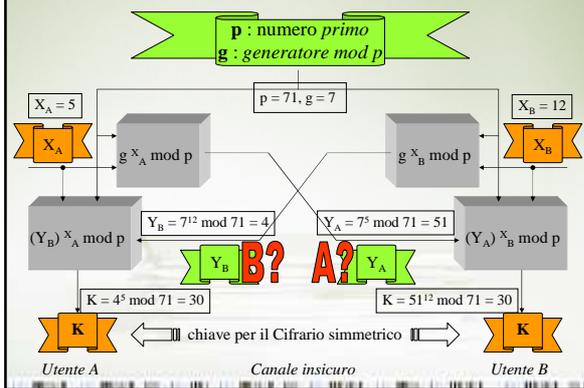
- M-R: test di Miller-Rabin



	M-R
input	BigInteger, 10
output	Boolean (n è primo con probabilità $1 - 1/2^{\text{certainty}}$)
parametri	certainty (int): contribuisce a definire l'affidabilità del risultato; influisce sul tempo di esecuzione



Lo scambio di Diffie-Hellman



Scambio di Diffie-Hellman

