Crittografia a chiave pubblica: uno sguardo alle vulnerabilità di RSA e Diffie-Hellman



Leonardo Alfreducci

Relatori Dott. Gaspare Ferraro Prof.ssa Anna Bernasconi

> Università di Pisa Dipartimento di Informatica

> > Pisa. 7 ottobre 2022



Indice

Introduzione

2 RSA



Parte 1

Introduzione





Introduzione

- Una grandissima quantità di informazioni viaggia attraverso la rete: è dunque di fondamentale importanza proteggere i dati che vengono scambiati.
- Si passeranno in rassegna i due protocolli più usati per lo scambio di chiave: RSA e Diffie-Hellman, quest'ultimo analizzato su campo primo e su curve ellittiche.
- Lo scopo della tesi è quello di andare al di là di una trattazione teorica di questi due protocolli, concentrandosi piuttosto sull'aspetto pratico.



Parte 2 RSA





La teoria di RSA

- È un cifrario asimmetrico. Sono dunque presenti due coppie di chiavi:
 - (e, n) utilizzata per cifrare (chiave pubblica);
 - (d, n) utilizzata per decifrare (*chiave privata*).
- Si scelgono due numeri primi p e q.
- Si calcola $n = p \cdot q \in \phi(n) = (p-1) \cdot (q-1)$.
- Si sceglie $e < \phi(n)$ tale che gcd(e, n) = 1.
- Si calcola $d = e^{-1} \mod \phi(n)$.
- Tutti i passi descritti possono essere svolti in tempo polinomiale.



RSA: cifratura e decifrazione

• Per cifrare un messaggio m è sufficiente calcolare il crittogramma c come:

$$c = m^e \mod n$$
.

• Per ottenere il messaggio m dato c è sufficiente calcolarlo come:

$$m = c^d \mod n$$
.



La sicurezza di RSA 1

- La sicurezza di RSA è garantita grazie al problema della fattorizzazione di un numero n come prodotto di due fattori $p \cdot q$.
- Per questo è importante scegliere due fattori primi molto grandi, tale che il modulo sia almeno 2048 bit, meglio ancora se 3072 bit.
- Nel 1999 è stato fattorizzato RSA-512 in circa 7 mesi utilizzando centinaia di calcolatori e impiegando l'equivalente di 8400 anni di CPU.
 - Nel 2009 lo stesso attacco poteva essere effettuato in 83 giorni da un solo calcolatore.
- Nel 2020 il numero più grande fattorizzato ha 829 bit, impiegando l'equivalente di 2700 anni di CPU.

La sicurezza di RSA 2

- Sono stati implementati tre algoritmi per la fattorizzazione:
 - Wheel factorization: fondamentalmente un brute force sul numero, cercando i divisori;
 - Pollard's rho factorization: di natura probabilistica, è quello più efficiente;
 - Fermat factorization: è più veloce se i due numeri primi sono vicini tra loro.
- Sono stati fattorizzati moduli da 120 bit utilizzando l'algoritmo Pollard's rho in poco meno di un'ora su un moderno calcolatore.



RSA: Valori più utilizzati di e

| X.509 | | | PGP | | | Combinati | | |
|-------|-------|---------|---------------|-------|---------|-----------|-------|---------|
| e | hm(e) | % | е | hm(e) | % | е | hm(e) | % |
| 65537 | 2 | 98.4921 | 65537 | 2 | 48.8501 | 65537 | 2 | 95.4933 |
| 17 | 2 | 0.7633 | 17 | 2 | 39.5027 | 17 | 2 | 3.1035 |
| 3 | 2 | 0.3772 | 41 | 3 | 7.5727 | 41 | 3 | 0.4574 |
| 35 | 3 | 0.1410 | 19 | 3 | 2.4774 | 3 | 2 | 0.3578 |
| 5 | 2 | 0.1176 | 257 | 2 | 0.3872 | 19 | 3 | 0.1506 |
| 7 | 3 | 0.0631 | 23 | 4 | 0.2212 | 35 | 3 | 0.1339 |
| 11 | 3 | 0.0220 | 11 | 3 | 0.1755 | 5 | 2 | 0.1111 |
| 47 | 5 | 0.0101 | 3 | 2 | 0.0565 | 7 | 3 | 0.0596 |
| 13 | 3 | 0.0042 | 21 | 3 | 0.0512 | 11 | 3 | 0.0313 |
| 65535 | 16 | 0.0011 | $2^{127} + 3$ | 3 | 0.0248 | 257 | 2 | 0.0241 |
| altri | - | 0.0083 | altri | - | 0.6807 | altri | - | 0.0774 |

