

## ASP Team 103 – Aufgabe 504: RSA

Technische Universität München

**TUM School of Science** 

Lehrstuhl für Rechnerarchitektur und parallele Systeme

Teammitglieder:

**Guo Linfeng** 

Özakay Baris

Julian Julian





#### Inhaltsverzeichnis

- RSA und die Funktionsweise
- Generierung von N
- Der Verschlüsselungsexponent e
- Der Entschlüsselungsexponent d
- Korrektheit
- Performanz Analyse
- Schwierigkeiten bei der Implementierung
- Zusammenfassung



### RSA und die Funktionsweise

- Im Jahr 1977 veröffentlicht
- Nach seinen Erfindern Rivest, Shamir und Adleman ernannt
- Öffentlichen und- privaten Schlüssel
  - (e, N) und (d, N)
  - Bestimmten mathematischen Eigenschaften müssen erfüllen
- Wird bei E-Mails, Webservern oder Banken verwendet
- Das Verfahren besteht aus vier Schritten:
  - Schlüsselgenerierung
  - Schlüsselverteilung
  - Verschlüsseln
  - Entschlüsseln



### Generierung von N

- Zwei Primzahlen p und q => p\*q = N
- Lineare Kongruenzgenerator seed \* mul + inc = rand
- Kryptographisch gesehen nicht sicher
- Absichtlich p und q mit 32bit begrenzt
- Naiver Primzahlenchecker
- Faktorisieren bei "composite" Zahlen



## Der Verschlüsselungsexponent e

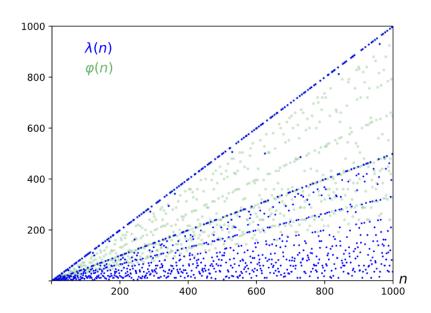
- Eigenschaft: Teilerfremd zu  $\varphi(N)$  und 1 < e <  $\varphi(N)$
- Performanz und Effizienz
- Weniger Multiplikation
- Weniger Modulo
- Kleineres Hamming Gewicht und Bit Länge
- Carmichael



### **Carmichael Funktion**

- λ Funktion
- Berechnet den kleinsten positiven Quotienten der φ- Funktion
- Kleinere obere Schranke

$$\lambda(N) = \frac{p - 1 \cdot q - 1}{\gcd(p - 1, q - 1)}$$





## Der Entschlüsselungsexponent d

- Der größte gemeinsame Teiler GCD, Euklischer Algorithmus
- Erweiterter euklidische Algorithmus

```
ax + by = gcd(a, b)
x_{new} = y, y_{new} = x - (floor(r/s)) \cdot y
ed + \varphi(N)y = gcd(e, \varphi(N)) = 1
ed = 1mod(\varphi(N))
```



# Performanzanalyse

- 4 Hauptvarianten und extra 2 für Benchmarking
- C-Implementierung schneller als Assembly 🕾
- Alles 1 Mio. mal durchlaufen gelassen

Variante	Sekunden
V4	$0.0420 \times 10^{-2}$
V5	$0.0388 \times 10^{-2}$

Variante	Sekunden
V1	$0.0097 \times 10^{-2}$
V2	$0.0090 \times 10^{-2}$



Schwierigkeiten bei der Implementierung



# Zusammenfassung



## Danke fürs Zuhören!