

Elliptische Kurven in „Unicrypt & UniVote“

Christian Lutz, Unifr



Inhalt

- Wer bin ich?
- Elliptische Kurven, weshalb?
- Elliptische Kurven?!
 - Herausforderungen
 - Mapping
- Message-Size



Wer bin ich?

- Name: Christian Lutz
- Alter: 25
- Wohnort: Courtepin
- Ausbildung:
 - Bachelor an der Unifr
 - Zur Zeit am Master an der UniBNF(Bern, Neuenburg, Freiburg)



Bachelorarbeit

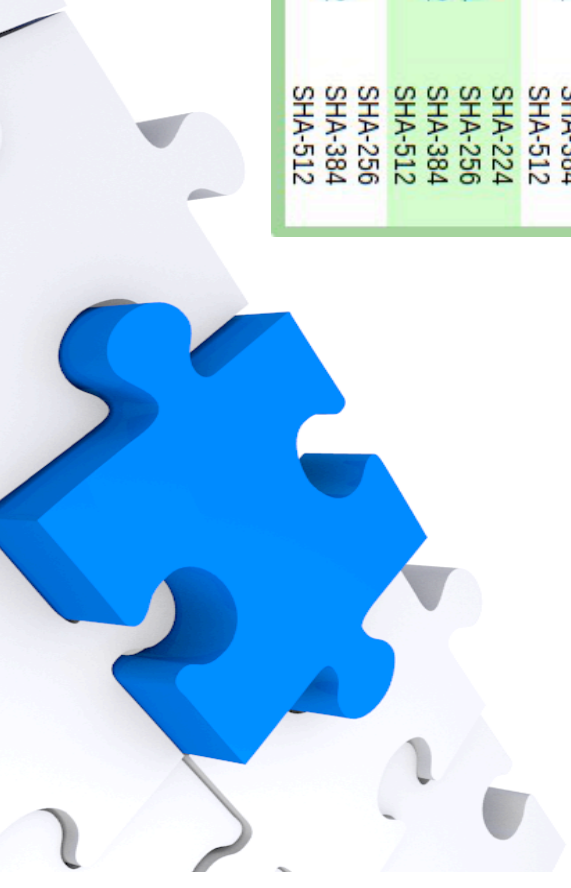
- Bachelorarbeit mit Reto als Betreuer
- Elgamaal auf Restklassen – auf Elliptischen Kurven, lohnt sich ein Wechsel?



Schlüssellänge Elgamal

Date	Minimum of Strength	Symmetric Algorithms	Asymmetric	Discrete Logarithm Key	Group	Elliptic Curve	Hash (A)	Hash (B)
2010 (Legacy)	80	2TDEA*	1024	160	1024	160	SHA-1** SHA-224 SHA-256 SHA-384 SHA-512	SHA-1 SHA-224 SHA-256 SHA-384 SHA-512
2011 - 2030	112	3TDEA	2048	224	2048	224	SHA-224 SHA-256 SHA-384 SHA-512	SHA-1 SHA-224 SHA-256 SHA-384 SHA-512
> 2030	128	AES-128	3072	256	3072	256	SHA-256 SHA-384 SHA-512	SHA-1 SHA-224 SHA-256 SHA-384 SHA-512
>> 2030	192	AES-192	7680	384	7680	384	SHA-384 SHA-512	SHA-224 SHA-256 SHA-384 SHA-512
>>> 2030	256	AES-256	15360	512	15360	512	SHA-512	SHA-256 SHA-384 SHA-512

- Quelle: Nist, keylength.com



Kleine Demo

<http://www.elgama1.geoforest.ch>



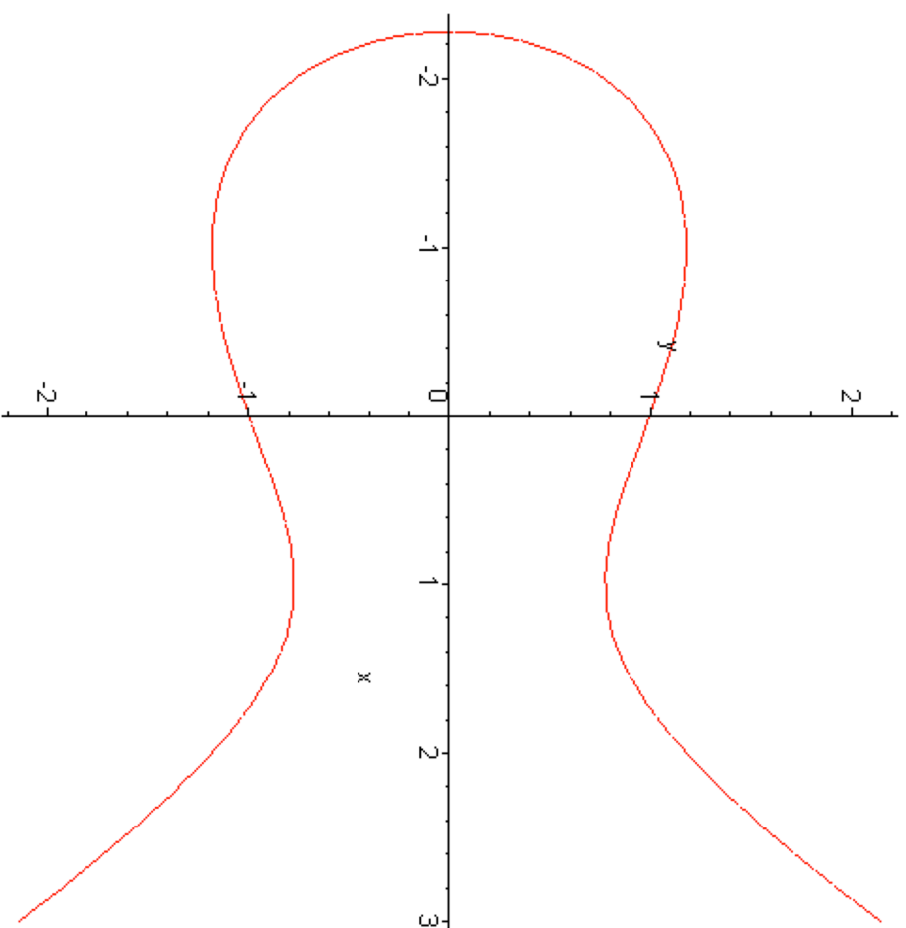
Masterarbeit

- Implementation der Elliptischen Kurven in Unicrypt - Java
- Implementation der Elliptischen Kurven in Univote – JavaScript
- Lösen der damit verbundenen Problemen



Elliptische Kurven über \mathbb{R}

$$y^2 = x^3 + ax + b$$



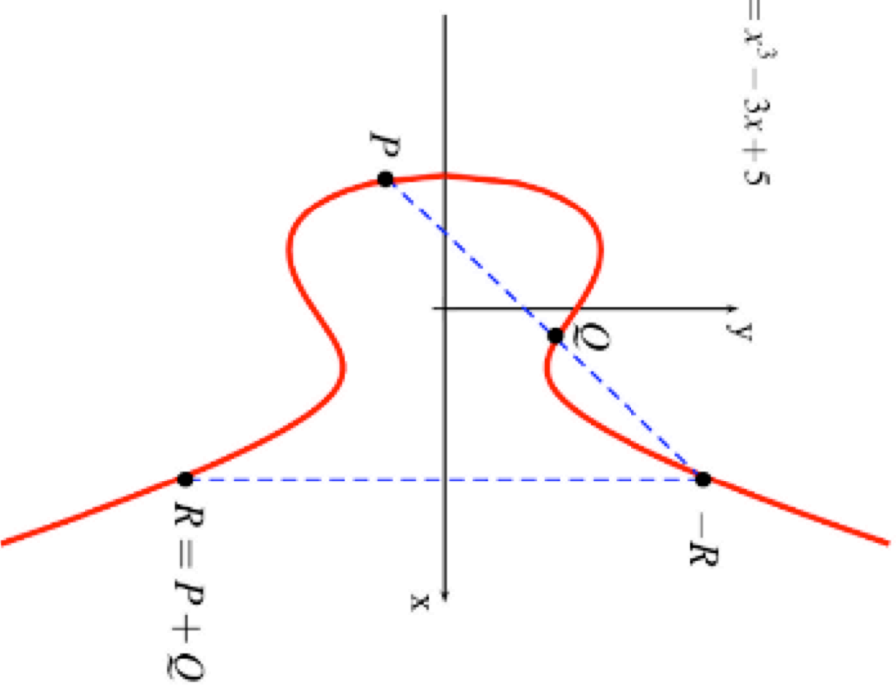
Eigenschaften der EC

- **Additive Gruppe**
 - Addition $a+b=c$ wobei a, b, c Punkte der EC
 - Assoziativgesetz $(a + b) + c = a + (b + c)$
 - Neutrales Element 0 so dass $a+0=a$
 - Inverses Element b so dass $a+b=0$
- **Vergl. Elgamaal über RK ->EC**
 - Multiplikation -> Addition
 - Power -> Skalare Multiplikation
- **Grund für kürzere Schlüssel**
 - Keine Multiplikation definiert!



Addition geometrisch

$$y^2 = x^3 - 3x + 5$$



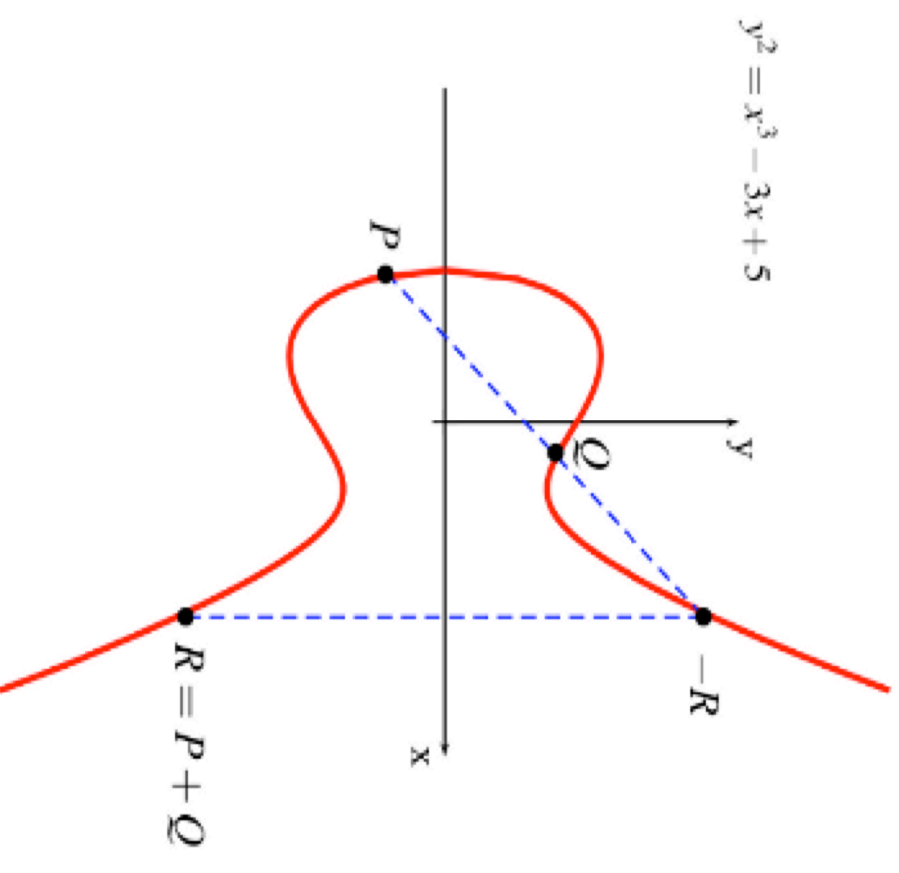
Addition algebraisch

- $P+Q=R \rightarrow (x_p, y_p) + (x_q, y_q) = (x_r, y_r), P \neq Q$
 - $s = y_p - y_q \div x_p - x_q$
 - $x_r = s^2 - x_p - x_q$
 - $y_r = s(x_p - x_r) - y_p$
- $P+P=R \rightarrow 2*(x_p, y_p) = (x_r, y_r)$
 - $s = (3*x_p^2 + a) \div (2*y_p)$
 - $x_r = s^2 - 2*x_p$
 - $y_r = s(x_p - x_r) - y_p$



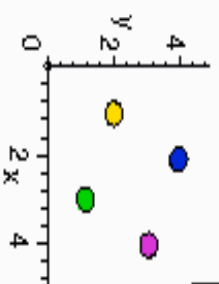
Weitere Gruppeneigenschaften

- **Neutrales Element**
 - Der Punkt im „unendlichen“
- **Inverses**
 - $\text{inv}((x,y))=(x,-y)$

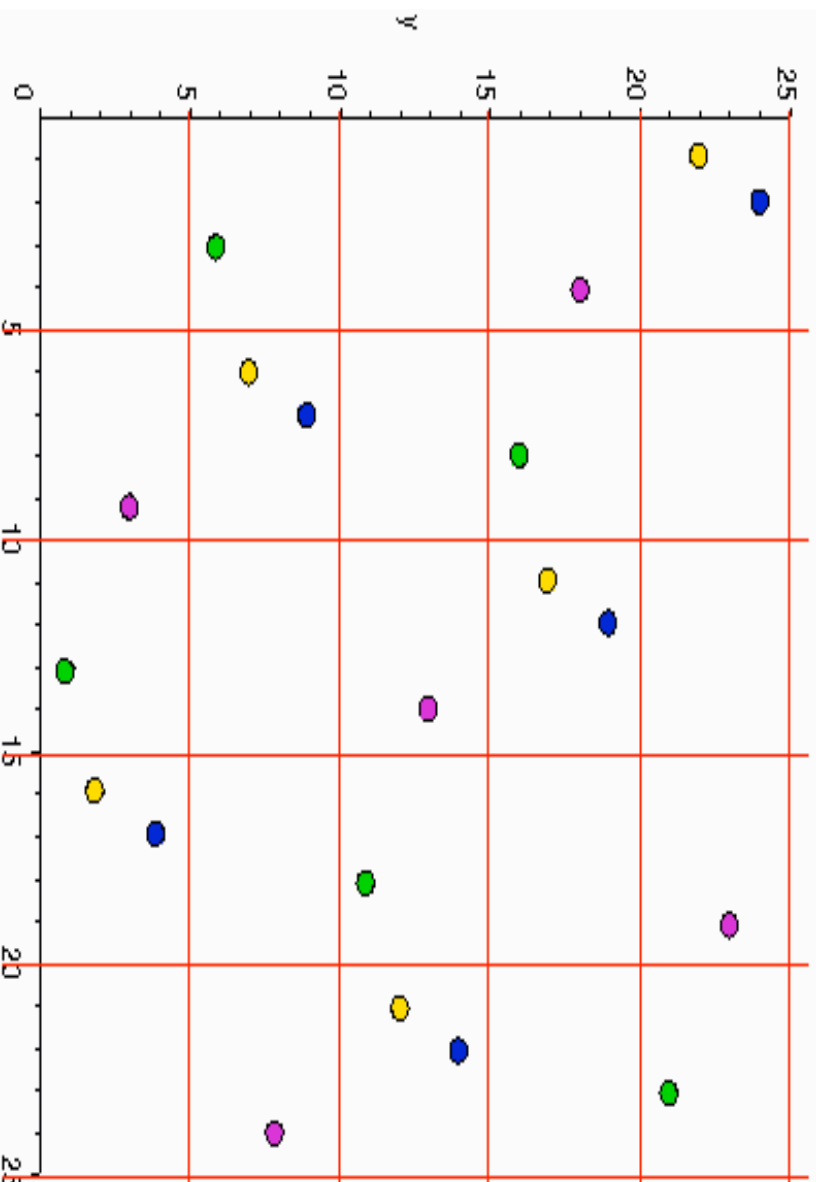


Elliptische Kurven über endlichen Körpern

Points on
 $3x^3 + 4y^3 + 5 = 0$



Mod 25 solutions



Elliptische Kurven in UniCrypt

- Über Restklassen \rightarrow ECZModPrime
- Über den Polynomen \rightarrow $\text{ECBinaryPolynomialField}$
- Soll sich in die vorgegebenen Strukturen einfügen lassen



Herausforderungen mit EC

- Ordnung der Gruppe bestimmen
- Generator finden
- Ordnung des Generators bestimmen
- *Mapping $\mathbb{Z} \bmod p \rightarrow EC$ und zurück*



Ordnung der Gruppe/Generator

- Schoof–Elkies–Atkin algorithm
 - $O(\log^4 p)$ für Kurven über F_p
 - Nicht online einsetzbar in Cryptolibary
- Bekannte Domainparameter
 - Testen ob Ordnung prim ist
 - Testen ob Ordnung*Generator = 0 ist



Bekannte Standards

- SECG – Standards for efficient cryptographic group
- NIST
- ISO
- ECC-Brainpool
- BSI



Sicherheit der Standards

- NSA=NIST?
- NIST Mitglied von SECG -> NSA=SECG?
- BND=BSI?
- BSI Mitglied von ECC-Brainpool -> BND=ECC-Brainpool?



Sicherheit der Standards 2

- EC bereits gut erforscht?!
- Nur eine additive Gruppe
- Auch andere mathematische Strukturen könnten betroffen sein



Mapping

- Mapping Z_{ModPrime} – EC – Z_{ModPrime}
 - Im Durchschnitt nur jedes 2. $x \rightarrow y$
- Einfachster Weg:
 - i^* Generator, mit i Element aus Z_{ModPrime}
 - i kann nicht zurückberechnet werden \rightarrow diskreter Logarithmus
- Koblitz-Methode
 - ASCII-Codierung \rightarrow Buchstaben einzeln verschlüsseln



Mapping 2

- Probabilistische Methode encode
 - k Bits an Nachricht m anhängen
 - $m=m+1$ bis gültiges x gefunden ist oder $m+k$ erreicht ist.
 - Wahrscheinlichkeit für kein gültiges x ca. $\rightarrow \frac{1}{2^k}$



Mapping 3

- Probabilistische Methode decode
 - X-Koordinate letzte k Bits entfernen
 - $m = X.\text{shiftRight}(k)$
- Problem
 - Homomorphe Eigenschaften gehen verloren
- Weitere Methoden werden zur Zeit gesucht/studiert



Message-Size

- Bei perfektem Mapping
 - Message-Size \leq Order der Gruppe
- Für Elgamal auf Restklassen
 - 4096Bit Primzahl \rightarrow maximal 4096 Bit Message-Size
- Für Elgamal auf EC
 - Ordnung 256Bit – 521 Bit
 - Evtl. zu kleine Message-Size



Besten Dank!

Fragen?



Quellen

- <http://www.keylength.com/>
- http://de.wikipedia.org/wiki/Elliptische_Kurve
- <http://www.embedded.com>
- <http://www.math.lsu.edu>

