

11. Übung Kryptographie

1. Aufgabe Decision Diffie-Hellman Problem (3 Punkte)

Sei G eine zyklische Gruppe der Ordnung ℓ und g ein Erzeuger. Ein Algorithmus A für das DDH in G ist ein probabilistischer, in $\log(\ell)$ polynomieller Algorithmus, für den es ein $\alpha > 0$ und ℓ_0 mit

$$\Pr(A(G, \ell, g, g^a, g^b, w_s, w_{1-s}) = s \text{ für } w_0 = g^{ab}, w_1 \in_R G, a, b \in_R \mathbb{Z}/\ell\mathbb{Z}, s \in_R \{0, 1\}) > 1/2 + \ell^{-\alpha}$$

für alle $\ell \geq \ell_0$ gibt (\in_R heißt, daß gleichverteilt zufällig ausgewählt wird).

Zeigen Sie, daß es einen Algorithmus für das DDH gibt, wenn ℓ einen in $\log(\ell)$ polynomiellen Faktor c besitzt.

2. Aufgabe Elliptische Kurven (4 Punkte)

Sei $E : Y^2 = X^3 + aX + b$ eine elliptische Kurve über \mathbb{F}_q mit $q = p^r$ und $p > 3$.

1. Berechnen Sie die Koordinaten von $-P$ für $P = (x_P, y_P)$.
2. Zeigen Sie $\#E(\mathbb{F}_q) \equiv 0 \pmod{2}$ genau dann, wenn $X^3 + aX + b$ eine Nullstelle in \mathbb{F}_q besitzt.

3. Aufgabe Glattheitswahrscheinlichkeit (3 Punkte)

Wir betrachten den Polynomring $\mathbb{F}_p[t]$. Die Anzahl der Primpolynome in $\mathbb{F}_p[t]$ eines Grads m ist ungefähr p^m/m .

1. Sei M eine Menge von k Primpolynomen vom Grad m und sei n teilbar durch m . Zeige, daß es mindestens $k^{n/m}/(n/m)!$ Polynome vom Grad n gibt, deren Primfaktoren sämtlich in M liegen.
2. Führen Sie eine Diskussion der erwarteten Laufzeit eines Index-Calculus Angriffs in \mathbb{F}_q mit $q = p^n$ durch. Zur Vereinfachung können Sie die Annahme machen, daß n durch geeignete m teilbar ist.

4. Aufgabe Praktische Aufgabe: Diskreter Logarithmus (10 Punkte)

Implementieren Sie das Pollard rho und das Index-Calculus Verfahren zur Berechnung diskreter Logarithmen über endlichen Körpern \mathbb{F}_q mit $q = p^r$, p klein und r groß. Vergleichen Sie die Laufzeiten anhand von praktischen Beispielen.

Gesamt: 20 Punkte