

**Übungsblatt 5**

**Aufgabe 36**

Faktorisieren Sie die Zahlen 262063, 9420457 und 181937053 mit dem  $\rho$ -Algorithmus von Pollard. Wieviele Iterationen werden hierzu jeweils bei Verwendung der Funktion  $f(x) = x^2 + 1$  benötigt?

**Aufgabe 37**

Beschreiben Sie eine Modifikation des Algorithmus von Shanks, die den diskreten Logarithmus von  $\beta$  zur Basis  $\alpha$  in Zeit  $O(\sqrt{r-l})$  berechnet, falls bereits bekannt ist, dass dieser im Teilintervall  $[r, l]$  von  $[0, ord(\alpha) - 1]$  liegt.

**Aufgabe 38**

Berechnen Sie in der Gruppe  $\mathbb{Z}_p^*$  mit  $p = 458009$  den diskreten Logarithmus von  $\beta = 56851$  zur Basis  $\alpha = 2$  mit der Ordnung  $ord(\alpha) = 57251$ .

**Aufgabe 39** Sei  $p$  eine ungerade Primzahl.

- a) Zeigen Sie, dass  $\alpha$  oder  $\alpha + p$  ein Erzeuger von  $\mathbb{Z}_{p^2}^*$  ist, falls  $\alpha$  ein Erzeuger von  $\mathbb{Z}_p^*$  ist.
- b) Überlegen Sie, wie sich effizient verifizieren lässt, dass 3 sowohl ein Erzeuger von  $\mathbb{Z}_{29}^*$  als auch von  $\mathbb{Z}_{29^2}^*$  ist.
- c) Bestimmen Sie die Ordnung von 3 in  $\mathbb{Z}_m^*$  mit  $m = 29^3$ .  
*Hinweis:* Es ist bekannt, dass  $\alpha$  für alle  $k \geq 1$  ein Erzeuger von  $\mathbb{Z}_{p^k}^*$  ist, falls  $\alpha$  ein Erzeuger von  $\mathbb{Z}_p^*$  und von  $\mathbb{Z}_{p^2}^*$  ist.
- d) Bestimmen Sie einen Erzeuger von  $\mathbb{Z}_{29}^*$ , der nicht gleichzeitig Erzeuger von  $\mathbb{Z}_{29^2}^*$  ist.
- e) Berechnen Sie mit dem Algorithmus von Pohlig und Hellman den diskreten Logarithmus von  $\beta = 3344$  zur Basis  $\alpha = 3$  in der Gruppe  $\mathbb{Z}_m^*$  mit  $m = 29^3$ .

**Aufgabe 40**

Für zwei Dokumente  $x_1$  und  $x_2$  seien die ElGamal-Signaturen  $(\gamma, \delta_1)$  bzw.  $(\gamma, \delta_2)$  bekannt, d.h. es wurde beidesmal dasselbe  $r$  verwendet.

- a) Beschreiben Sie, wie sich hieraus  $r$  im Fall  $ggT(\delta_1 - \delta_2, p - 1) = 1$  effizient berechnen lässt, und wie sogar der geheime Exponent  $a$  bestimmt werden kann.
- b) Seien  $p = 31847$ ,  $g = 5$  und  $b = 25703$ . Berechnen Sie  $r$  und  $a$  anhand der Dokumente  $x_1 = 8990$ ,  $x_2 = 31415$  sowie der Unterschriften  $(23972, 31396)$  und  $(23972, 20481)$ .

**Aufgabe 41**

Betrachten Sie die folgende Variante des ElGamal-Signaturverfahrens. Die Schlüssel werden ähnlich wie beim ElGamal-Signaturverfahren generiert:  $p$  ist prim,  $g$  ist ein Erzeuger von  $\mathbb{Z}_p^*$ ,  $a$  ist der geheime Exponent und  $b = g^a \text{ mod } p$ . Allerdings wird  $a$  jetzt aus  $\mathbb{Z}_{p-1}^*$  (anstelle von  $\mathbb{Z}_{p-1}$ ) gewählt. Ein Dokument  $x \in \mathbb{Z}_p$  wird unter  $\bar{k} = (p, g, a)$  mit  $sig(x, \bar{k}, r) = (\gamma, \delta)$  signiert, wobei gilt:

$$\gamma = g^r \text{ mod } p \text{ und } \delta = (x - r\gamma)a^{-1} \text{ mod } (p - 1).$$

Dieses Verfahren unterscheidet sich also auch in der Berechnung von  $\delta$ .

- a) Beschreiben Sie, wie sich die Unterschrift  $(\gamma, \delta)$  eines Dokuments  $x$  bei Kenntnis des Verifikationsschlüssels  $k = (p, g, b)$  verifizieren lässt.
- b) Welchen Vorteil bei der Berechnung der Signatur besitzt diese Variante gegenüber dem ursprünglichen Verfahren.

**Aufgabe 42** (10 Punkte)

In der Vorlesung wurde ein Angriff gegen das ElGamal-Signaturverfahren vorgestellt, mit dem sich eine gültige Signatur  $(\gamma, \delta)$  für ein zufälliges Dokument  $x$  berechnen lässt (nichtselektive Fälschung bei bekanntem Verifikationsschlüssel). Hierbei berechnet der Gegner für beliebige Parameter  $i, j$  mit  $0 \leq i, j \leq p - 2$  und  $ggT(j, p - 1) = 1$  die Fälschung  $(x, \gamma, \delta)$  mittels

$$\begin{aligned} \gamma &:= g^i b^j \text{ mod } p, \\ \delta &:= -\gamma j^{-1} \text{ mod } p - 1 \text{ und} \\ x &:= -\gamma i j^{-1} \text{ mod } p - 1. \end{aligned}$$

- a) Berechnen Sie eine Fälschung  $(x, \gamma, \delta)$  für den Verifikationsschlüssel  $k = (b, g, p)$  mit  $p = 467$ ,  $g = 2$  und  $b = 132$ . (Wählen Sie  $i = 99$  und  $j = 179$ .)
- b) Ähnlich wie oben lässt sich auch eine nichtselektive Fälschung  $(x', \gamma', \delta')$  bei bekannter Signatur  $(x, \gamma, \delta)$  vornehmen, indem für beliebige Parameter  $h, i, j$  mit  $0 \leq h, i, j \leq p - 2$  und  $ggT(h\gamma - j\delta, p - 1) = 1$

$$\begin{aligned} \gamma' &:= \gamma^h g^i b^j \text{ mod } p, \\ \delta' &:= \delta \gamma' (h\gamma - j\delta)^{-1} \text{ mod } p - 1 \text{ und} \\ x' &:= \gamma' (hx + i\delta) (h\gamma - j\delta)^{-1} \text{ mod } p - 1 \end{aligned}$$

gewählt wird. Zeigen Sie, dass die Signatur  $(x', \gamma', \delta')$  als echt anerkannt wird.

- c) Das Dokument  $x = 100$  hat unter ElGamal (mit  $p = 467$ ,  $g = 2$  und  $b = 132$ ) die Signatur  $(\gamma, \delta) = (29, 51)$  erhalten. Berechnen Sie hieraus ein signiertes Dokument, das Oskar bei Verwendung der Werte  $h = 102$ ,  $i = 45$  und  $j = 293$  erzeugen kann. Überprüfen Sie die Verifikationsbedingung.