

## LØSNINGSFORSLAG EKSAMEN MA1301 VÅR 2004

**Oppgave 1.** (a) Euklids algoritme gir

$$\begin{aligned}297 &= 3 \cdot 90 + 27 \\90 &= 3 \cdot 27 + 9 \\27 &= 3 \cdot 9\end{aligned}$$

Dette gir  $\gcd(90, 297) = 9$ . Arbeider vi oss bakover får vi

$$\begin{aligned}9 &= 90 - 3 \cdot 27 \\&= 90 - 3(297 - 3 \cdot 90) \\&= 90 \cdot 10 + 297 \cdot (-3)\end{aligned}$$

Vi kan derfor sette  $a = 10$  og  $b = -3$ .

(b) Siden tallet 9 deler både 90 og 297, må 9 også dele den totale summen som ble betalt inn. Det eneste tallet mellom 2380 og 2390 som er delelig med 9 er 2385 (tverrsumtesten), så det ble betalt inn tilsammen 2385 kroner i inngangspenger.

(c) La  $x$  betegne prisen professorene måtte betale, og  $y$  prisen studentene måtte betale. Da får vi den Diofantiske ligningen

$$90x + 297y = 2385.$$

Siden  $2385 = 9 \cdot 265$  får vi fra (a) at

$$2385 = 90 \cdot (10 \cdot 265) + 297 \cdot (-3 \cdot 265) = 90 \cdot 2650 + 297 \cdot (-795),$$

så  $x_0 = 2650, y_0 = -795$  er en løsning av ligningen. Da er alle løsningene av ligningen gitt ved

$$\begin{aligned}x &= x_0 + \frac{297}{9}t = 2650 + 33t \\y &= y_0 - \frac{90}{9}t = -795 - 10t\end{aligned}$$

for  $t \in \mathbb{Z}$ . Inngangsprisene kan ikke være negative, så løsningen vi er ute etter tilfredsstiller ulikhetene  $2650 + 33t \geq 0$  og  $-795 - 10t \geq 0$ . Den første av disse gir

$$t \geq \frac{-2650}{33} = \frac{-(33 \cdot 80 + 10)}{33} \approx -80.3,$$

mens den andre gir

$$t \leq \frac{-795}{10} = -79.5.$$

Siden  $t$  skal være et heltall må vi ha  $t = -80$ , og dette gir

$$\begin{aligned}x &= 2650 + 33 \cdot (-80) = 10 \\y &= -795 - 10 \cdot (-80) = 5.\end{aligned}$$

**Oppgave 2.** Tallet  $d$  skal tilfredsstille ulikheten  $1 < d < \phi(65)$  og kongruensen  $ed \equiv 1 \pmod{\phi(65)}$ , hvor  $\phi$  er Eulers phi-funksjon. Siden  $65 = 5 \cdot 13$  har vi  $\phi(65) = (5 - 1) \cdot (13 - 1) = 48$ , så den lineære kongruensen vi må løse er

$$11x \equiv 1 \pmod{48}.$$

Euklids algoritme gir

$$\begin{aligned} 48 &= 4 \cdot 11 + 4 \\ 11 &= 2 \cdot 4 + 3 \\ 4 &= 1 \cdot 3 + 1, \end{aligned}$$

og arbeider vi oss bakover får vi

$$\begin{aligned} 1 &= 4 - 3 \\ &= 4 - (11 - 2 \cdot 4) \\ &= 3 \cdot 4 - 11 \\ &= 3 \cdot (48 - 4 \cdot 11) - 11 \\ &= 3 \cdot 48 - 13 \cdot 11. \end{aligned}$$

Ut i fra dette kan vi slutte at 48 deler  $11 \cdot (-13) - 1$ , dvs at  $11 \cdot (-13) \equiv 1 \pmod{48}$ , så  $x_0 = -13$  er en løsning av kongruensen. Da må vi ha  $d = -13 + 48 = 35$ , slik at den hemmelige dekrypteringsnøkkelen er gitt ved  $\{n, d\} = \{65, 35\}$ .

**Oppgave 3.** (a) Siden  $\gcd(a, n) = 1$  gir Eulers Teorem at  $a^{\phi(n)} \equiv 1 \pmod{n}$ . Hvis vi skriver om kongruensen til  $a \cdot a^{\phi(n)-1} \equiv 1 \pmod{n}$ , ser vi at tallet  $b = a^{\phi(n)-1}$  er en invers av  $a$  modulo  $n$ .

Vi bruker denne fremgangsmåten til å finne en invers av 16 modulo 35. Siden  $35 = 5 \cdot 7$  har vi  $\phi(35) = 4 \cdot 6 = 24$ , så tallet  $16^{23}$  er en invers av 16.

(b) Vi bruker Eulers Teorem nok en gang. Siden  $\gcd(77, 80) = 1$  har vi  $80^{\phi(77)} \equiv 1 \pmod{77}$ , med  $\phi(77) = \phi(11 \cdot 7) = 60$ . Dette gir  $80^{60} \equiv 1 \pmod{77}$ , og opphøyer vi denne kongruensen i 4 får vi  $80^{240} \equiv 1 \pmod{77}$ . Deretter multipliserer vi på begge sider med 80 og får  $80^{241} \equiv 80 \equiv 3 \pmod{77}$ , så resten vi får er 3.

**Oppgave 4.** (a) Siden  $\gcd(63, 11) = 1$  er kongruensen løsbar. Ved å bruke Euklids algoritme på tallene 63 og 11 for så å arbeide oss bakover, får vi  $1 = 23 \cdot 11 - 4 \cdot 63$ . Dette betyr at 11 deler  $63 \cdot (-4) - 1$ , dvs at  $63 \cdot (-4) \equiv 1 \pmod{11}$ , så  $x_0 = -4$  er en løsning av kongruensen. Da er alle løsningene gitt ved  $x \equiv -4 \pmod{11}$ .

(b) Siden 7, 9 og 11 er innbyrdes primiske, bruker vi det Kinesiske Restteorem. Vi setter  $m_1 = 9 \cdot 11 = 99$ ,  $m_2 = 7 \cdot 11 = 77$ ,  $m_3 = 7 \cdot 9 = 63$  og løser

$$\begin{aligned} m_1 x_1 &\equiv 1 \pmod{7} \leftrightarrow 99x_1 \equiv 1 \pmod{7} \\ m_2 x_2 &\equiv 1 \pmod{9} \leftrightarrow 77x_2 \equiv 1 \pmod{9} \\ m_3 x_3 &\equiv 1 \pmod{11} \leftrightarrow 63x_3 \equiv 1 \pmod{11}. \end{aligned}$$

Vi ser direkte at vi kan sette  $x_1 = 1, x_2 = 2$ , og fra (a) har vi at vi kan sette  $x_3 = -4$ . Dette gir

$$\bar{x} = 2 \cdot m_1 x_1 + 2 \cdot m_2 x_2 + 1 \cdot m_3 x_3 = 2 \cdot 99 \cdot 1 + 2 \cdot 77 \cdot 2 + 1 \cdot 63 \cdot (-4) = 254,$$

så alle løsningene av systemet er gitt ved  $x \equiv 254 \pmod{7 \cdot 9 \cdot 11}$ , dvs  $x \equiv 254 \pmod{693}$ .

**Oppgave 5.** (a) Vi benytter oss av induksjonsprinsippet. Siden  $\frac{\alpha - \beta}{\alpha - \beta} = 1$  og  $\frac{\alpha^2 - \beta^2}{\alpha - \beta} = \frac{(\alpha - \beta)(\alpha + \beta)}{\alpha - \beta} = \alpha + \beta = 1$ , stemmer påstanden for  $n = 1$  og  $n = 2$ . La

nå  $n \geq 3$ , og anta påstanden er vist for alle  $n < 3$ . Da har vi

$$\begin{aligned} f_n &= f_{n-1} + f_{n-2} \\ &= \frac{\alpha^{n-1} - \beta^{n-1}}{\alpha - \beta} + \frac{\alpha^{n-2} - \beta^{n-2}}{\alpha - \beta} \\ &= \frac{(\alpha^{n-1} + \alpha^{n-2}) - (\beta^{n-1} + \beta^{n-2})}{\alpha - \beta}. \end{aligned}$$

Siden  $\alpha$  og  $\beta$  er røtter i polynomet  $x^2 - x - 1$  har vi  $\alpha^2 = \alpha + 1$  og  $\beta^2 = \beta + 1$ , og multipliserer vi disse likhetene med henholdsvis  $\alpha^{n-2}$  og  $\beta^{n-2}$  får vi  $\alpha^n = \alpha^{n-1} + \alpha^{n-2}$  og  $\beta^n = \beta^{n-1} + \beta^{n-2}$ . Derfor gjelder

$$f_n = \frac{\alpha^n - \beta^n}{\alpha - \beta},$$

og påstanden er derfor vist.

(b) Siden  $\frac{\alpha^0 - \beta^0}{\alpha - \beta} = 0 = f_0$  har vi

$$\begin{aligned} \sum_{i=0}^n \binom{n}{i} f_i &= \sum_{i=0}^n \binom{n}{i} \frac{\alpha^i - \beta^i}{\alpha - \beta} \\ &= \frac{1}{\alpha - \beta} \left( \sum_{i=0}^n \binom{n}{i} \alpha^i - \sum_{i=0}^n \binom{n}{i} \beta^i \right) \\ &= \frac{1}{\alpha - \beta} \left( \sum_{i=0}^n \binom{n}{i} 1^{n-i} \alpha^i - \sum_{i=0}^n \binom{n}{i} 1^{n-i} \beta^i \right) \\ &= \frac{(1 + \alpha)^n - (1 + \beta)^n}{\alpha - \beta}, \end{aligned}$$

hvor den siste likheten kommer fra binomialformelen. Men  $1 + \alpha = \alpha^2$  og  $1 + \beta = \beta^2$ , og dette gir

$$\begin{aligned} \sum_{i=0}^n \binom{n}{i} f_i &= \frac{(\alpha^2)^n - (\beta^2)^n}{\alpha - \beta} \\ &= \frac{\alpha^{2n} - \beta^{2n}}{\alpha - \beta} \\ &= f_{2n}. \end{aligned}$$