

## פתרון תרגיל בונוס

18 בנובמבר 2012

**1.2.2** נניח כי עבור  $n, d > 0$  מתקיימת הטענה של משפט 1.2.1 (האוקלידיות של  $\mathbb{Z}$ ). הסיקו ממקרה זה את המשפט השלם.

**פתרון** ראשית נצטט את המשפט: לכל  $n \in \mathbb{Z}$  ו- $d \neq 0$  קיימים  $q, r$  כך ש- $n = qd + r$  ו- $0 \leq r < |d|$ . נתון שטענה זו מתקיימת עבור  $n, d > 0$ . נראה שהטענה מתקיימת גם בשאר המקרים. המקרה  $n = 0$  הוא טריוויאלי, כי ניתן לקחת  $q = r = 0$ . נתחיל בהנחה ש- $n < 0$  אבל עדיין  $d > 0$ . נביט ב- $n' = -n$ . ובכך  $n' > 0$ , ולכן מתקיימים תנאי המשפט: קיימים  $q', r'$  בהתאם המקיימים  $n' = q'd + r'$ . אז

$$n = -q'd - r' = (-q' - 1)d + (d - r')$$

כעת מצאנו כי  $q = -q' - 1$  ו- $r = d - r'$  הם פתרון טוב: הם שניהם שלמים, ומתקיים  $0 \leq r < |d|$ .

נותר לראות מה קורה כאשר  $d < 0$ . יהי  $n$  שלם נתון. אזי לפי מה שהוכחנו זה עתה, קיימים  $q', r'$  עבורם  $n = q'(-d) + r'$ . מכאן נובע  $n = (-q')d + r'$ , כך שמצאנו שהפתרון הוא  $q = -q'$  ו- $r = d - r'$ . ברור שמתקיימים התנאים.  $\square$

**1.3.10** נניח שלמספרים  $n_1, \dots, n_t$  אין מחלק משותף גדול מ-1. הראו שקיימים  $\alpha_1, \dots, \alpha_t$  כך ש- $\alpha_1 n_1 + \dots + n_t \alpha_t = 1$ .

**פתרון** נוכיח באינדוקציה על  $t$ . עבור  $t = 2$  זה משפט ידוע. נניח נכונות עבור  $t$ , ונראה נכונות ב- $t + 1$ . יהיו  $n_1, \dots, n_{t+1}$  מספרים ללא מחלק משותף גדול מ-1. נביט ב- $t$  המספרים הראשונים. נסמן את המחלק המשותף הגדול ביותר שלהם על ידי  $d$ . כעת נביט ב- $\frac{n_1}{d}, \dots, \frac{n_t}{d}$ . אלו מספרים שלמים שהמחלק הגדול ביותר שלהם הוא 1. לפי הנחת האינדוקציה, קיימים  $\alpha_1, \dots, \alpha_t$  כך ש- $\alpha_1 \frac{n_1}{d} + \dots + n_t \frac{\alpha_t}{d} = 1$ . נכפיל את המשוואה ב- $d$ , ונקבל- $\alpha_1 n_1 + \dots + n_t \alpha_t = d$ . כעת נביט ב- $d, n_{t+1}$ . אלו מספרים זרים, ולפי המשפט, קיימים  $\alpha, \beta$  כך ש- $\alpha d + \beta n_{t+1} = 1$ . בסך הכל מקבלים  $\alpha (\alpha_1 n_1 + \dots + n_t \alpha_t) + \beta n_{t+1} = \alpha d + \beta n_{t+1} = 1$ .  $\square$

**1.3.19** מצאו  $\alpha, \beta \in \mathbb{Z}$  כך ש- $1525\alpha + 927\beta = 1$ .

**פתרון** נעבוד עם אלגוריתם אוקלידס, ונחשב להפך. כמוכך, על הדרך נוודא שהם באמת זרים.

$$\begin{aligned}
1525 &= 927 \cdot 1 + 598 \\
927 &= 598 \cdot 1 + 329 \\
598 &= 329 \cdot 1 + 269 \\
329 &= 269 \cdot 1 + 60 \\
269 &= 60 \cdot 4 + 29 \\
60 &= 29 \cdot 2 + 2 \\
29 &= 2 \cdot 14 + 1
\end{aligned}$$

כעת נחשב את הכיוון ההפוך, ונמצא את המקדמים:

$$\begin{aligned}
1 &= 1 \cdot 29 - 14 \cdot 2 = 1 \cdot 29 - 14 \cdot (60 - 2 \cdot 29) = 29 \cdot 29 - 14 \cdot 60 \\
&= 29 \cdot (269 - 4 \cdot 60) - 14 \cdot 60 = 29 \cdot 269 - 130 \cdot 60
\end{aligned}$$

בשל מורכבות החישוב, אנו נפריד אותו כאן, ונחשב מכאן ואילך.

$$\begin{aligned}
60 &= 329 - 269 = 329 - (598 - 329) = -598 + 2 \cdot 329 \\
&= -598 + 2 \cdot (927 - 598) = (-3) \cdot 598 + 2 \cdot 927 \\
&= (-3) \cdot (1525 - 927) + 2 \cdot 927 = (-3) \cdot 1525 + 5 \cdot 927
\end{aligned}$$

$$\begin{aligned}
269 &= 598 - 329 = 598 - (927 - 598) \\
&= (1525 - 927) - (927 - (1525 - 927)) = 2 \cdot 1525 - 3 \cdot 927
\end{aligned}$$

$$\begin{aligned}
1 &= 29 \cdot 269 - 130 \cdot 60 = 29 \cdot (2 \cdot 1525 - 3 \cdot 927) - 130 \cdot ((-3) \cdot 1525 + 5 \cdot 927) \\
&= (29 \cdot 2 + 130 \cdot 3) \cdot 1525 - (29 \cdot 3 + 130 \cdot 5) \cdot 927 = 448 \cdot 1525 - 737 \cdot 927
\end{aligned}$$

אם כן, מצאנו כי  $\alpha = 448, \beta = -737$  הוא פתרון אפשרי.  $\square$

**1.3.26** יהיו  $k, n, m$  אזי  $(kn, km) = k(n, m)$ .

**פתרון** יהי  $d$  מחלק משותף של  $n, m$ . אזי ברור ש- $kd$  מחלק משותף של  $kn, km$ . בפרט עבור  $d = \gcd(n, m)$  הוא מחלק משותף.

נותר להראות כי הוא מקסימלי. נעשה זאת על ידי מציאת צירוף לינארי. נסמן  $d = \gcd(n, m)$ . אזי קיימים  $\alpha, \beta$  כך ש- $\alpha n + \beta m = d$ . נכפיל את שני הצדדים ב- $k$ , ונקבל  $\alpha kn + \beta km = kd$ . ולפיכך  $kd$  מתחלק ב- $\gcd(kn, km)$ . לסיכום, הוא מחלק משותף וגם צירוף לינארי של  $kn, km$ , ולכן הוא המחלק המשותף המקסימלי שלהם.  $\square$

**1.3.27** אם  $(m, k) = 1$ , אז  $(n, mk) = (n, m) \cdot (n, k)$ .

**פתרון** נסמן  $a = (n, m), b = (n, k)$ . אנו רוצים להראות ש- $ab$  הוא המחלק המשותף המקסימלי של  $n, mk$ . ברור ש- $ab$  מחלק את  $mk$ . נראה כי הוא מחלק גם את  $n$ . נחשב את  $(a, b)$ . מצד אחד, הוא מחלק את  $a$  ולכן גם את  $m$ . מצד שני הוא מחלק את  $b$  ולכן גם את  $k$ . מכיוון ש- $m, k$  זרים, מחלק משותף שלהם הוא 1, ונקבל  $(a, b) = 1$ . אנו יודעים ש- $a$  ו- $b$  מחלקים את  $n$ , ולכן  $[a, b]$  מחלק את  $n$ . אבל  $[a, b] = \frac{ab}{(a, b)} = ab$ , וכך מצאנו ש- $ab$  מחלק את  $n$ . לסיכום עד כאן, מצאנו כי  $ab$  הוא מחלק משותף של  $n, mk$ .

כעת נותר להראות מקסימליות. כרגיל, נראה זאת על ידי קיום צירוף לינארי. אנו יודעים שקיימים  $\alpha_1, \beta_1, \alpha_2, \beta_2$  כך ש

$$\begin{aligned}\alpha_1 n + \beta_1 m &= a \\ \alpha_2 n + \beta_2 k &= b\end{aligned}$$

על ידי הכפלת שתי המשוואות האלו ניתן לראות כי

$$(\alpha_1 \alpha_2 n + \alpha_1 \beta_2 k + \alpha_2 \beta_1 m) n + \beta_1 \beta_2 mk = ab$$

אם כן,  $ab$  הוא צירוף לינארי של  $n, mk$ . לפיכך  $ab$  הוא מחלק משותף וגם צירוף לינארי, וכך הוא המחלק המשותף המקסימלי של  $n, mk$ .  $\square$

**1.3.29** אם  $(n, m) = 1$ , אז  $(n, mk) = (n, k)$ .

**פתרון** קל לראות כי  $(n, k)$  מחלק את  $(n, mk)$ . אנו נראה כי ניתן לכתוב את  $(n, k)$  כצירוף לינארי של  $n, mk$ . לפי הנתון קיימים  $a, b$  כך ש- $an + bm = 1$ . כמובן ידוע לנו שקיימים  $c, d$  כך ש- $cn + dk = (n, k)$ . נציב משוואות אלו זו בזו, ונקבל

$$(n, k) = cn + dk = cn + d(an + bm)k = (c + dak)n + bmk$$

אם כן מצאנו כאן ש- $(n, k)$  הוא צירוף לינארי של  $n, mk$ . ביחד נקבל את השוויון המיוחל.  $\square$

**1.3.35** לכל  $n, m, k$  מתקיים  $[n, (m, k)] = ([n, m], [n, k])$ .

**פתרון** נסמן את המחלק המשותף המקסימלי של  $n, m, k$  על ידי  $e = \gcd(n, m, k)$ .  $\gcd(n, \gcd(m, k))$  וכן נסמן  $d = \gcd(m, k)$ . לפי סימונים אלו קיימים  $n', d'$  שלמים כך שמתקיים  $n = n'e, d = d'e$ . נחשב כל אגף בנפרד. נתחיל באגף שמאל.  $[n, (m, k)] = \frac{n(m, k)}{(n, m, k)} = \frac{nd}{e} = n'd'e$ .  $(n, m)[n, m] = nm$ , (1.3.33).

נביט כעת באגף ימין. נסמן סימונים חדשים:  $m', k'$  הם הפתרונות השלמים של  $m = m'd, k = k'd$ . אנו ניעזר בתרגיל 1.3.26. לפי הגדרת  $n', d'$ , הם זרים, ולכן ניתן להשתמש גם בתרגיל 1.3.29. לסיים נזכיר כי גם  $m', k'$  זרים, לפי הגדרתם, ולכן גם כל מחלקיהם זרים.

$$\begin{aligned}([n, m], [n, k]) &= ([n'e, m'd'e], [n'e, k'd'e]) \stackrel{(33)}{=} \left( \frac{n'm'd'e^2}{(n'e, m'd'e)}, \frac{n'k'd'e^2}{(n'e, k'd'e)} \right) \\ &\stackrel{(26)}{=} \left( \frac{n'm'd'e^2}{e(n', m'd')}, \frac{n'k'd'e^2}{e(n', k'd')} \right) = \left( \frac{n'm'd'e}{(n', m'd')}, \frac{n'k'd'e}{(n', k'd')} \right) \\ &\stackrel{(29)}{=} \left( \frac{n'm'd'e}{(n', m')}, \frac{n'k'd'e}{(n', k')} \right) \stackrel{(26)}{=} n'd'e \left( \frac{m'}{(n', m')}, \frac{k'}{(n', k')} \right) \\ &= n'd'e \cdot 1\end{aligned}$$

נעיר כאן כי בשימוש בתרגיל 26 יש צורך לוודא שמה שנשאר בתוך הסוגריים הוא מספר שלם. לסיכום, מצאנו כי שני האגפים שווים, כמבוקש.  $\square$

**1.5.3** אם  $a \equiv a' \pmod{n}$  ו- $b \equiv b' \pmod{n}$ , אז  $a + b \equiv a' + b' \pmod{n}$  וכן  $ab \equiv a'b' \pmod{n}$ .

**פתרון** יהיו  $a \equiv a' \pmod{n}$  ו- $b \equiv b' \pmod{n}$ , כנתון בשאלה. נסמן  $c = a' - a$  וכן  $d = b' - b$ . מהשקילות נובע ש- $c$  ו- $d$  שניהם מתחלקים ב- $n$ . נחשב את אגף ימין של החיבור ושל הכפל:

$$\begin{aligned} a' + b' &= (a + c) + (b + d) = a + b + (c + d) \equiv a + b \pmod{n} \\ a'b' &= (a + c) \cdot (b + d) = ab + (bc + dc + ad) \equiv ab \pmod{n} \end{aligned}$$

השתמשנו כאן בכך שסכומם של איברים המתחלקים ב- $n$  מתחלק גם הוא, וכן בכך שמכפלת מספר המתחלק ב- $n$  במספר אחר מתחלקת גם היא.  $\square$

**1.5.11** הראו שלמערכת  $\left\{ \begin{array}{l} x \equiv 5 \pmod{12} \\ x \equiv 6 \pmod{8} \end{array} \right\}$  אין פתרונות. הראו שלמערכת  $\left\{ \begin{array}{l} x \equiv 2 \pmod{12} \\ x \equiv 6 \pmod{8} \end{array} \right\}$  יש יותר מפתרון אחד (מודולו  $8 \cdot 12$ ). מדוע אין זו סתירה למשפט?

**פתרון** נתון  $x \equiv 5 \pmod{12}$  הוא פריק, ולכל גורם  $k$  של 12, מתקיים  $x \equiv 5 \pmod{k}$ . בפרט עבור 2 מתקיים  $x \equiv 5 \pmod{2}$ , קרי:  $x$  אי-זוגי. מנגד,  $x \equiv 6 \pmod{8}$  גורר עבור גורם מתאים  $x \equiv 6 \pmod{2}$ , קרי זוגי. אבל כידוע  $6 \not\equiv 5 \pmod{2}$ .  $x \equiv 5 \pmod{2}$  ו- $x \equiv 6 \pmod{2}$  זו סתירה. לכן אין פתרון למערכת. במערכת השנייה, ניתן לראות פתרונות לדוגמא  $x = 14, 86$ . הדוגמאות הנ"ל אינן סותרות את משפט השאריות הסיני, מכיוון ש-8 ו-12 אינם זרים, ובמשפט השאריות הסיני יש דרישה ש- $n, m$  זרים. ניתן להכליל ולומר שכאשר  $n, m$  אינם זרים אין פתרון יחיד מודולו  $nm$ . במקרה שכזה מתקיים אחד מן השניים: אין כלל פתרון למערכת או יש  $(n, m)$  פתרונות שונים מודולו  $nm$ .  $\square$

**1.5.12** נתון כי  $n, m$  שלמים. מצאו תנאי הכרחי ומספיק על  $a, b$  לכך שלמערכת

$$\left\{ \begin{array}{l} x \equiv a \pmod{n} \\ x \equiv b \pmod{m} \end{array} \right\}$$

יהיה פתרון יחיד מודולו  $[n, m]$ .

**פתרון** התנאי הוא  $a \equiv b \pmod{\gcd(n, m)}$ . הכרחי.  $\gcd(n, m)$  הוא מחלק של  $n$  ושל  $m$ . לכן ניתן להחליף אותו בתור בסיס השקילות ולקבל עדיין תוצאה נכונה. אם כן,

$$\begin{aligned} \left\{ \begin{array}{l} x \equiv a \pmod{n} \\ x \equiv b \pmod{m} \end{array} \right\} &\implies \left\{ \begin{array}{l} x \equiv a \pmod{\gcd(n, m)} \\ x \equiv b \pmod{\gcd(n, m)} \end{array} \right\} \\ &\implies a \equiv b \pmod{\gcd(n, m)} \end{aligned}$$

מספיק. נתון  $a \equiv b \pmod{\gcd(n, m)}$ . עלינו להראות כי קיים פתרון יחיד למערכת מודולו  $[n, m]$ . אנו נשחזר את ההוכחה הרגילה של משפט השאריות הסיני, בהתאמה

למקרה הנוכחי. נסמן  $d = \gcd(n, m)$ , וכן נסמן  $n' = \frac{n}{d}, m' = \frac{m}{d}$ . נפתח בניתוח הנתון שלנו,  $a \equiv b \pmod{d}$ . בניסוח אחר ניתן לומר שקיים  $k$  שלם המקיים

$$a - b = dk \quad (1)$$

לפי האלגוריתם של אוקלידס קיימים  $\alpha, \beta \in \mathbb{Z}$  כך ש- $\alpha m + \beta n = d$ . נחלק את שני האגפים ב- $d$ , ונקבל

$$\alpha m' + \beta n' = 1 \quad (2)$$

כעת נביט בביטוי  $x = a\alpha m' + b\beta n'$ , אותו "שלפנו" כגירסה מתאימה של הפתרון ממשפט השאריות המקורי. כמו שם, נראה ש- $x$  פותר את שתי המשוואות במערכת.

$$\begin{aligned} x &= a\alpha m' + b\beta n' \stackrel{(1)}{=} a\alpha m' + (a - dk)\beta n' = a(\alpha m' + \beta n') - dk\beta n' \\ &\stackrel{(2)}{=} a - dk\beta n' \equiv a \pmod{n} \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} x &= a\alpha m' + b\beta n' \stackrel{(1)}{=} (b + dk)\alpha m' + b\beta n' = b(\alpha m' + \beta n') + dk\alpha m' \\ &\stackrel{(2)}{=} b + dk\alpha m' \equiv b \pmod{m} \end{aligned}$$

וכך מצאנו  $x$  הפותר את שתי המערכות, כמבוקש. נותר רק להראות שהפתרון יחיד מודולו  $[n, m]$ . נניח כי קיים עוד פתרון  $x'$  למערכת. אז מתקיים

$$\left\{ \begin{array}{l} x \equiv a \equiv x' \pmod{n} \\ x \equiv b \equiv x' \pmod{m} \end{array} \right\} \implies x \equiv x' \pmod{[n, m]}$$

כמבוקש.  $\square$