

1. EUKLIDŮV ALGORITMUS

Nechť $a_0 \geq a_1$ jsou dvě přirozená čísla. Připomeňme Euklidův algoritmus hledání největšího společného dělitele (NSD) čísel a_0 a a_1 :

Známe-li a_{i-1} a a_i spočteme $a_{i+1} = (a_{i-1}) \bmod a_i$. Tedy víme, že existuje takové $q_i \in \mathbf{N}$ a $a_{i+1} < a_i$, že $a_{i-1} = q_i a_i + a_{i+1}$. Algoritmus skončí, když $a_{n+1} = 0$, potom $a_n = \text{NSD}(a_0, a_1)$.

1.1. Najděte pomocí Euklidova algoritmu největší společný dělitel čísel 72 a 93. Najděte dále taková celá čísla x a y , aby $\text{NSD}(72, 93) = x \cdot 72 + y \cdot 93$.

První část úkolu je snadná, sepišme si i jakým způsobem jednotlivé zbytky po celočíselném dělení získáme:

$$\begin{aligned} a_0 &= 93, \\ a_1 &= 72, \\ a_2 &= 93 - 72 = 21, \\ a_3 &= 72 - 3 \cdot 21 = 9, \\ a_4 &= 21 - 2 \cdot 9 = 3 = \text{NSD}(93, 72) \\ a_5 &= 0. \end{aligned}$$

Druhou část úlohy vyřešíme rovněž pomocí Euklidova algoritmu, stačí si uvědomit, že každé z čísel a_{i+1} dostaneme jako celočíselnou lineární kombinaci dvou předchozích hodnot a_{i-1} a a_i . Jednoduchou indukční úvahou zjistíme, že každé číslo a_{i+1} je celočíselnou lineární kombinací hodnot a_0 a a_1 . Konkrétně:

$$\begin{aligned} a_2 &= 21 = 93 - 72, \\ a_3 &= 9 = 72 - 3 \cdot 21 = 72 - 3 \cdot (93 - 72) = 4 \cdot 72 - 3 \cdot 93, \\ a_4 &= 3 = \text{NSD}(93, 72) = 21 - 2 \cdot 9 = (93 - 72) - 2 \cdot (4 \cdot 72 - 3 \cdot 93) = 7 \cdot 93 - 9 \cdot 72. \end{aligned}$$

Zjistili jsme, že $x = -9$ a $y = 7$. \square

1.2. Najděte celá čísla x a y tak, aby $x \cdot 18 + y \cdot 25 = 1$.

Protože $\text{NSD}(18, 25) = 1$, zaručuje nám Euklidův algoritmus existenci požadovaných čísel $x, y \in \mathbf{Z}$. Použijeme ho tedy (podobně jako v předchozí úloze) i k jejich nalezení:

$$\begin{aligned} a_0 &= 25, \\ a_1 &= 18, \\ a_2 &= 7 = 25 - 18, \\ a_3 &= 4 = 18 - 2 \cdot 7 = 18 - 2 \cdot (25 - 18) = 3 \cdot 18 - 2 \cdot 25, \\ a_4 &= 3 = 7 - 4 = 25 - 18 - (3 \cdot 18 - 2 \cdot 25) = 3 \cdot 25 - 4 \cdot 18, \\ a_5 &= \text{NSD}(25, 18) = 1 = 4 - 3 = 3 \cdot 18 - 2 \cdot 25 - (3 \cdot 25 - 4 \cdot 18) = 7 \cdot 18 - 5 \cdot 25. \quad \square \end{aligned}$$

1.3. Najděte všechna celočíselná řešení rovnice $x \cdot 18 + y \cdot 25 = 1$.

V předchozím příkladě jsme našli jedno řešení, označme ho (x_0, y_0) . Uvažujme nyní libovolné další řešení (x, y) . Stejnou úvahou jako při hledání všech řešení lineárních rovnic nad tělesem dostaneme

$$(x - x_0) \cdot 18 + (y - y_0) \cdot 25 = 0.$$

Všetchna racionální řešení této rovnice jsou tvaru $(q \cdot 25, -q \cdot 18)$, kde $q \in \mathbf{Q}$. Protože 25 a 18 jsou nesoudělná, tvoří celočíselné dvojice řešení dané homogenní rovnice

právě dvojice $(c \cdot 25, -c \cdot 18)$ pro $c \in \mathbf{Z}$. Tedy jsme zjistili, že platí $(x - x_0) = c \cdot 25$ a $(y - y_0) = -c \cdot 18$ pro vhodné celé c , proto $\{(7 + c \cdot 25, -5 - c \cdot 18) \mid c \in \mathbf{Z}\}$ tvoří množinu všech celočíselných řešení rovnice. \square

1.4. Najděte všechna celočíselná řešení rovnice $x \cdot 18 + y \cdot 25 = 10$.

Vynásobíme-li již vyřešenou rovnici $7 \cdot 18 - 5 \cdot 25 = 1$ desítkou, okamžitě vidíme, že rovnici $x \cdot 18 + y \cdot 25 = 10$ řeší $x = 10 \cdot 7 = 70$ a $y = -5 \cdot 10 = -50$. Úvaha, kterou nalezneme všechna řešení bude zcela stejná jako v předchozím příkladě (a analogická hledání řešení nehomogenní soustavy rovnic nad tělesem). Tedy množina všech celočíselných řešení rovnice je tvaru $\{(70 + c \cdot 25, -50 - c \cdot 18) \mid c \in \mathbf{Z}\}$. \square

1.5. Najděte všechna celočíselná řešení rovnice $x \cdot 18 + y \cdot 24 = 10$.

Protože $\text{NSD}(18, 24) = 6$, musela by pro libovolné celočíselné řešení rovnice $x \cdot 18 + y \cdot 24 = 10$ šestka dělit její levou a proto i pravou stranu. Ovšem 6 nedělí 10, proto množina všech celočíselných řešení zadané rovnice je prázdná. \square

1.6. Najděte všechna celočíselná řešení rovnice $x \cdot 18 + y \cdot 24 = 12$.

Tentokrát vidíme, že $\text{NSD}(18, 24)/12$, můžeme tedy celou rovnici vydělit hodnotou $\text{NSD}(18, 24)$ ($= 6$) a řešit upravenou rovnici $x \cdot 3 + y \cdot 4 = 2$. Snadno nahlédneme, že $(2, -1)$ je jedním řešením rovnice, a protože jsou čísla 3 a 4 nesoudělná, je množina všech celočíselných řešení tvaru $\{(2 + c \cdot 4, -1 - c \cdot 3) \mid c \in \mathbf{Z}\}$. \square

1.7. Najděte všechna celočíselná řešení rovnice $x \cdot 18 - y \cdot 24 + 6 = 0$.

Obvyklým způsobem zjistíme, že $-1 \cdot 18 + 1 \cdot 24 = 6$, což snadno upravíme na tvar $1 \cdot 18 - 1 \cdot 24 + 6 = 0$. Našli jsme tedy jedno řešení $(1, 1)$ diofantické rovnice. Nyní obvyklou lineárně algebraickou úvahou najdeme celočíselná řešení homogenní soustavy $x \cdot 18 - y \cdot 24 = 0$, jíž jsou právě celočíselné násobky vektoru $(4, 3)$, tedy množina všech celočíselných řešení tvaru $\{(1 + c \cdot 4, 1 + c \cdot 3) \mid c \in \mathbf{Z}\}$. \square

Pozorování 1.8. V předchozích úlohách jsme našli obecně fungující algoritmus, pro popis množiny všech celočíselných řešení (tzv. lineární diofantické) rovnice $ax + by = c$, kde $a, b, c \in \mathbf{N}$. Nejprve najdeme Euklidovým algoritmem $\text{NSD}(a, b)$. Jestliže $\text{NSD}(a, b) \mid c$, najdeme rozšířeným Euklidovým algoritmem jedno řešení (x_0, y_0) a množina všech celočíselných řešení je tvaru $\{(x_0 + \frac{b \cdot c}{\text{NSD}(a, b)}, y_0 - \frac{a \cdot c}{\text{NSD}(a, b)}) \mid c \in \mathbf{Z}\}$. Jestliže $\text{NSD}(a, b)$ nedělí c , je množina všech řešení prázdná.

Připomeňme, že *prvočíslem* rozumíme každé přirozené číslo $p > 1$ splňující pro všechna přirozená a, b podmínku $p = a \cdot b \Rightarrow p = a$ nebo $p = b$.

1.9. Dokažte, že lze každé přirozené číslo $n > 1$ napsat jako součin prvočísel.

Dokážeme snadno indukcí podle n . Číslo 2 je zřejmě prvočíslo. Pokud n není prvočíslo existují taková přirozená čísla $k, l < n$, že $n = k \cdot l$. Obě jsou samozřejmě

větší než jedna a podle indukčního předpokladu máme prvočíselný rozklad čísel $k = p_1 \cdot \dots \cdot p_r$ a $l = q_1 \cdot \dots \cdot q_s$. Tedy číslo n je součinem prvočísel $p_1 \cdot \dots \cdot p_r \cdot q_1 \cdot \dots \cdot q_s$. \square

1.10. Dokažte, že přirozené číslo a_n z popisu Euklidova algoritmu je rovno právě $\text{NSD}(a_0, a_1)$.

Indukcí podle i dokážeme rovnost $\text{NSD}(a_i, a_{i+1}) = \text{NSD}(a_{i-1}, a_i)$. Položme $c = \text{NSD}(a_{i-1}, a_i)$ a $d = \text{NSD}(a_i, a_{i+1})$. Protože d/a_i i d/a_{i+1} , d dělí $a_{i-1} = q_i \cdot a_i + a_{i+1}$, proto $d \leq c$. Podobně nahlédneme, že c/a_i i $c/a_{i-1} = q_i \cdot a_i + a_{i+1}$ tedy $c \leq d$ a $c = d$. Protože a_n/a_{n-1} , vidíme, že $a_n = \text{NSD}(a_{n-1}, a_n)$, a tudíž $a_n = \text{NSD}(a_n, a_{n-1}) = \text{NSD}(a_{n-1}, a_{n-2}) = \dots = \text{NSD}(a_0, a_1)$. \square

1.11. Definujme posloupnosti x_i a y_i tak, že $x_0 = y_1 = 1$, $x_1 = y_0 = 0$, a pro $i \geq 1$ položme $x_{i+1} = x_{i-1} - x_i \cdot q_i$ a $y_{i+1} = y_{i-1} - y_i \cdot q_i$, kde $a_{i-1} = a_i \cdot q_i + a_{i+1}$. Dokažte, že $a_i = x_i \cdot a_0 + y_i \cdot a_1$, a proto $x_n \cdot a_0 + y_n \cdot a_1$ je $\text{NSD}(a_0, a_1)$.

Ověříme indukcí podle i . Zřejmě tvrzení platí pro $i = 0$ a $i = 1$.

Předpokládejme, že tvrzení platí pro i a $i - 1$, tedy $a_i = x_i \cdot a_0 + y_i \cdot a_1$ a $a_{i-1} = x_{i-1} \cdot a_0 + y_{i-1} \cdot a_1$, a dokážeme ho pro $i + 1$. Dosadíme za a_i a a_{i-1} do vztahu

$$\begin{aligned} a_{i+1} &= a_{i-1} - a_i \cdot q_i = (x_{i-1} \cdot a_0 + y_{i-1} \cdot a_1) - (x_i \cdot a_0 + y_i \cdot a_1) \cdot q_i = \\ &= (x_{i-1} - x_i \cdot q_i) \cdot a_0 + (y_{i-1} - y_i \cdot q_i) \cdot a_1 = x_{i+1} \cdot a_0 + y_{i+1} \cdot a_1, \end{aligned}$$

čímž jsme dokončili důkaz. \square

1.12. Ověřte, že přirozené číslo p je prvočíslem právě tehdy, platí-li pro všechna přirozená a, b implikace $p/a \cdot b \Rightarrow p/a$ nebo p/b .

Nejprve předpokládejme, že p je prvočíslo a zvolíme libovolná přirozená a, b , pro něž $p/a \cdot b$. Protože $\text{NSD}(p, a) = 1$ (p má pouze dělitele 1 a p), existují díky úvaze Příkladu 1.10 a 1.11 taková celá x a y , že $1 = a \cdot x + p \cdot y$. Proto $b = abx + pby$. Protože p dělí abx i pby , platí, že p/b .

Naopak, nechť pro přirozené číslo p a všechna přirozená a, b platí, že $p/a \cdot b \Rightarrow p/a$ nebo p/b , a položme $p = a \cdot b$. Potom a/p i b/p , tedy $a \leq p$ a $b \leq p$ a navíc $p = a \cdot b/a \cdot b$. Využijeme-li náš předpoklad, pak buď p/a , proto $p \leq a$ a následně $p = a$ nebo p/b , a tudíž $p = b$, čímž jsme dokázali obrácenou implikaci dokazované ekvivalence. \square

1.13. Dokažte pro každé prvočíslo p a pro všechna přirozená a_1, a_2, \dots, a_k platí implikace $p/a_1 a_2 \dots a_k \Rightarrow$ existuje takové i , že p/a_i .

Indukční rozšíření předchozího pozorování. \square

1.14. Dokažte, že je prvočíselný rozklad přirozeného čísla určen jednoznačně až na pořadí prvočísel.

Dokážeme tvrzení pro přirozené číslo n indukcí podle n . Je-li n prvočíslo (speciálně $n = 2$), je prvočíselný rozklad zřejmě určen jednoznačně. Platí-li tvrzení pro

všechna $k < n$ a $n = p_1 \cdot \dots \cdot p_r = q_1 \cdot \dots \cdot p_s$ jsou dva prvočíselné rozklady, potom podle tvrzení 1.13 existuje takové j , že p_1/q_j . Bez újmy na obecnosti můžeme předpokládat, že $j = 1$. Protože p_1 i q_1 jsou prvočísla, máme $p_1 = q_1$. Nyní stačí použít indukční předpoklad pro $p_2 \cdot \dots \cdot p_r = q_2 \cdot \dots \cdot p_s < n$. \square

1.15 (Čínská věta o zbytcích). Necht n_1, n_2, \dots, n_k jsou po dvou nesoudělná kladná celá čísla a $n = n_1 \cdot n_2 \cdot \dots \cdot n_k$. Dokažte, že zobrazení $f : \mathbf{Z}_n \rightarrow \prod_{i=1}^k \mathbf{Z}_{n_i}$ dané předpisem $f(x) = (x \bmod n_1, x \bmod n_2, \dots, x \bmod n_k)$ je izomorfismus grup $(\mathbf{Z}_n, +, -, 0)$ a $(\prod_{i=1}^k \mathbf{Z}_{n_i}, +, -, \mathbf{0})$ a monoidů $(\mathbf{Z}_n, \cdot, 1)$ a $(\prod_{i=1}^k \mathbf{Z}_{n_i}, \cdot, \mathbf{1})$.

Přímo z definice snadno vidíme, že je f zobrazení slučitelné se všemi operacemi. Zbývá nahlédnout, že jde o bijekci. Protože jsou \mathbf{Z}_n a $\prod_{i=1}^k \mathbf{Z}_{n_i}$ stejně velké konečné množiny, stačí nahlédnout, že je f prosté. Necht pro $a \leq b \in \mathbf{Z}_n$ platí, že $f(a) = f(b)$. Potom $f(b - a) = \mathbf{0}$, tedy $n_i/b - a$ pro všechna $i = 1, \dots, k$. Protože jsou n_i po dvou nesoudělná a $0 \leq b - a \leq n - 1$, máme i $n/b - a$, tudíž $b = a$. \square

1.16. Uvažujme zobrazení $f : \mathbf{Z}_{45} \rightarrow \mathbf{Z}_5 \times \mathbf{Z}_9$ z 1.15, tj. $f(a) = (a \bmod 5, a \bmod 9)$. Určete (jednoznačně určené) $a \in \mathbf{Z}_{45}$, pro které $f(a) = (3, 2)$.

Hledáme $a \in \mathbf{Z}_{45}$ pro něž existují taková $x \in \mathbf{Z}_9$ a $y \in \mathbf{Z}_5$, že $5x + 3 = a$ a $9y + 2 = a$, tedy musí platit $5x + 3 = 9y + 2$. Upravíme-li rovnici na tvar $9y - 5x = 1$, řešíme obvyklou úlohu. Snadno zjistíme, že $9 \cdot 4 - 5 \cdot 7 = 1$, tedy $a = 5 \cdot 7 + 3 = 9 \cdot 4 + 3 = 38$. \square

1.17. Uvažujme zobrazení $f : \mathbf{Z}_{720} \rightarrow \mathbf{Z}_5 \times \mathbf{Z}_9 \times \mathbf{Z}_{16}$ z 1.15. Najděte $b \in \mathbf{Z}_{720}$, pro které $f(b) = (3, 2, 13)$.

Definujme zobrazení $g : \mathbf{Z}_{45} \times \mathbf{Z}_{16} \rightarrow \mathbf{Z}_5 \times \mathbf{Z}_9 \times \mathbf{Z}_{16}$ předpisem $g(u, v) = (u \bmod 5, u \bmod 9, v)$ a zobrazení $h : \mathbf{Z}_{720} \rightarrow \mathbf{Z}_{45} \times \mathbf{Z}_{16}$ z Čínské věty o zbytcích, tj. $h(w) = (w \bmod 45, w \bmod 16)$. Všimněme si, že $f = gh$, navíc jsou obě zobrazení g a h bijekce a $f^{-1}(3, 2, 13) = h^{-1}(g^{-1}(3, 2, 13))$. Protože je zobrazení g součinem bijekce z 1.15 a identity a vzor dvojice $(3, 2)$ už jsme spočítali v předchozí úloze, vidíme, že $g^{-1}(3, 2, 13) = (38, 13)$. Zbývá nám tedy stejnou úvahou jako v předchozím příkladu najít vzor $h^{-1}(38, 13)$, tj. vyřešit rovnice $45x + 38 = b$ a $16y + 13 = b$ pomocí diofantické rovnice $16y - 45x = 25$. Obvyklým způsobem zjistíme například, že $5 \cdot 45 - 14 \cdot 16 = 1$, proto $25 = 125 \cdot 45 - 350 \cdot 16 = 10 \cdot 16 - 3 \cdot 45$. Tedy $b = 45 \cdot 3 + 38 = 16 \cdot 10 + 13 = 173$. \square