

Sveučilište J. J. Strossmayera u Osijeku
Odjel za matematiku

Vedrana Tokić

**Elementarne metode za rješavanje diofantskih
jednadžbi**

Završni rad

Osijek, 2019.

Sveučilište J. J. Strossmayera u Osijeku
Odjel za matematiku

Vedrana Tokić

**Elementarne metode za rješavanje diofantskih
jednadžbi**

Završni rad

Voditelj: doc. dr. sc. Mirela Jukić Bokun

Osijek, 2019.

Sažetak: U ovom radu proučit ćemo elementarne metode za rješavanje diofantskih jednažbi. Prvi dio rada bazira se na linearnim diofantskim jednažbama i Euklidovom algoritmu i njegovoj važnosti u rješavanju ovog tipa jednažbi. Osim toga, u radu su opisane metode za rješavanje nelinearnih diofantskih jednažbi i Pitagorina jednažba. Sve navedene metode rješavanja demonstrirane su na primjerima.

Ključne riječi: Euklidov algoritam, Teorem o dijeljenju s ostatkom, linearane diofantske jednažbe, nelinearne diofantske jednažbe, Pitagorina jednažba, Pitagorine trojke

Elementary methods for solving Diophantine equations

Abstract: In this paper we will study elementary methods for solving Diophantine equations. The first part of the paper is based on linear Diophantine equations, Euclidean algorithm and its importance in solving these types of equations. Furthermore, methods for solving nonlinear Diophantine equations and Pythagorean equation are described in the second part. Examples are used to demonstrate each method.

Key words: Euclidean algorithm, the Division theorem, linear Diophantine equations, nonlinear Diophantine equations, Pythagorean equation, Pythagorean triplets

Sadržaj

Uvod	1
1. Linearne diofantske jednačbe	2
1.1. Euklidov algoritam	2
1.2. Definicija i karakterizacija rješivosti linearnih diofantskih jednačbi	3
1.3. Homogeni sustavi linearnih diofantskih jednačbi	7
2. Nelinearne diofantske jednačbe	8
2.1. Metoda faktorizacije	8
2.2. Rješavanje diofantskih jednačbi pomoću nejednakosti	9
2.3. Metoda kvocijenta	10
2.4. Metoda zbroja	12
2.5. Metoda ostataka	12
2.6. Metoda posljednje znamenke	12
2.7. Metoda parnosti	13
2.8. Metoda karakterističnih ostataka	13
2.9. Metoda matematičke indukcije	14
2.10. Fermatova metoda beskonačnog spusta	15
3. Pitagorina jednačba	16
Literatura	18

Uvod



Slika 1: Diofant

Diofant, koji se smatra "ocem matematike", bio je grčki matematičar o čijem životu vrlo malo znamo. Ne mogu se točno odrediti godine njegovog djelovanja, no pretpostavlja se da je djelovao negdje između 350. i 150. g. pr. Kr., točnije većina povjesničara smatra da je Diofant živio oko 250. g. pr. Kr. što pripada Srebrnom dobu matematike. Ono što se zasigurno zna jest da je Diofant živio u Aleksandriji koja je u ono vrijeme bila središte proučavanja matematike. Najpoznatije njegovo djelo je "Aritmetika" (Slika 2), za koje se vjeruje da je originalno imalo 13 knjiga, no do danas je sačuvano samo 6. Djelo je vrlo značajno za sve grane matematike pa tako i za teoriju brojeva. Sastoji se od 150 problema koji daju aproksimacije rješenja jednadžbama do trećeg stupnja. Diofant je

bio prvi koji je uveo simbole za nepoznanice u algebru, a koristio je i simbole za računске operacije.

U ovom radu napraviti ćemo pregled elementarnih metoda za rješavanje diofantskih jednadžbi. Glavna pitanja na koja ćemo tražiti odgovor jesu: Je li diofantska jednadžba rješiva? Kako ju riješiti? Koja su rješenja? Ima li beskonačno mnogo ili konačno mnogo rješenja?

Rad je sistematiziran u 3 dijela, podjela na linearne i nelinearne diofantske jednadžbe te Pitagorina jednadžba. U prvom poglavlju bavimo se Euklidovim algoritmom i linearnim diofantskim jednadžbama, u drugom poglavlju nelinearnim diofantskim jednadžbama i metodama koje se koriste za njihovo rješavanje, a treće poglavlje rješavanjem Pitagorine jednadžbe i Pitagorinim trojkama. Svaku od metoda za rješavanje ćemo opisati, a zatim pokazati na primjerima.



Slika 2: Aritmetika

1. Linearne diofantske jednačbe

Za početak objasniti ćemo Euklidov algoritam za pronalaženje najvećeg zajedničkog djelitelja koji je vrlo bitan u rješavanju linearnih diofantskih jednačbi.

1.1. Euklidov algoritam

Euklid je grčki matematičar koji je živio i djelovao oko 3.st.pr.Kr. u Aleksandriji. Njegov algoritam smatra se jednim od najstarijih, ali i najvažnijih algoritama u teoriji brojeva. Najprije navodimo teorem na kojem se bazira Euklidov algoritam, a zatim ćemo dokazati lemu koja se koristi kod Euklidovog algoritma.

Teorem 1.1 (Teorem o dijeljenju s ostatkom). *Za $a \in \mathbb{N}$ i $b \in \mathbb{Z}$ postoje jedinstveni cijeli brojevi q i r tako da je $b = aq + r$, $0 \leq r < a$.*

Lema 1.1. *Neka je a proizvoljan prirodan broj, b cijeli broj i $b = aq + r$, $0 \leq r < a$. Tada je $(a, b) = (a, r)$.*

Dokaz. Neka je $d_1 = (a, b)$ i $d_2 = (a, r)$. Kako je $b = aq + r$, možemo zaključiti da d_1 dijeli r jer $d_1|b$ i $d_1|a$, što znači da je d_1 zajednički djelitelj od a i r te da je $d_1 \leq d_2$ jer znamo da je d_2 njihov najveći zajednički djelitelj.

S druge strane, $b = aq + r$ i $d_2|a$ te $d_2|r$ što znači da d_2 dijeli b . Zaključujemo da je d_2 zajednički djelitelj od a i b što znači da je $d_2 \leq d_1$. Slijedi $d_1 = d_2$. \square

Neka je b proizvoljan cijeli broj, a n proizvoljan prirodan broj. Uzastopnom primjenom Teorema o dijeljenju s ostatkom dobijamo sljedeći niz jednakosti:

$$\begin{aligned} b &= aq_1 + r_1, & 0 \leq r_1 < a, \\ a &= r_1q_2 + r_2, & 0 \leq r_2 < r_1, \\ r_1 &= r_2q_3 + r_3, & 0 \leq r_3 < r_2, \\ &\vdots \\ r_{n-2} &= r_{n-1}q_n + r_n, & 0 \leq r_n < r_{n-1}, \\ r_{n-1} &= r_nq_{n+1}. \end{aligned}$$

Postupak završava kada je 0 ostatak, a znamo da postupak mora završiti u konačno mnogo koraka jer su svi a, r_1, r_2, \dots, r_n odozdo omeđeni s 0.

Primjenom Leme 1.1. zaključujemo $(a, b) = (a, r_1) = \dots = (r_{n-1}, r_n) = (r_n, 0) = r_n$, što znači da je najveći zajednički djelitelj od a i b jednak posljednjem ostatku različitom od 0 u gornjem postupku kojeg nazivamo **Euklidov algoritam**.

Uočimo da iz gornjeg niza jednakosti slijedi da je svaki r_i linearna kombinacija brojeva a i b jer je r_1 linearna kombinacija brojeva a i b , r_2 je linearna kombinacija r_1 i a itd. Iz toga zaključujemo da iz Euklidovog algoritma možemo dobiti brojeve x i y sa svojstvom:

$$ax + by = (a, b).$$

Primjer 1.1. *Nađite najveći zajednički djelitelj brojeva 555 i 155.*

Rješenje: Provedimo Euklidov algoritam. Uočimo da vrijedi:

$$555 = 155 \cdot 3 + 90,$$

$$155 = 90 \cdot 1 + 65,$$

$$90 = 65 \cdot 1 + 25,$$

$$65 = 25 \cdot 2 + 15,$$

$$25 = 15 \cdot 1 + 10,$$

$$15 = 10 \cdot 1 + 5,$$

$$10 = 5 \cdot 2.$$

Primijetimo da je zadnji ostatak različit od 0 jednak 5 što znači da je $(555, 155) = 5$.

1.2. Definicija i karakterizacija rješivosti linearnih diofantskih jednadžbi

Definicija 1.1. *Neka su $a_1, \dots, a_n, b \in \mathbb{Z}$, $a_1, \dots, a_n \neq 0$ i $n \geq 1$. Linearna diofantska jednadžba s n nepoznanica je jednadžba oblika*

$$a_1x_1 + a_2x_2 + \dots + a_nx_n = b.$$

Promotrimo slučaj $n = 2$.

Teorem 1.2. *Neka je $ax + by = c$, $a, b, c \in \mathbb{Z}$, $a, b \neq 0$. Jednadžba ima cjelobrojna rješenja ako i samo ako $d = (a, b)$ dijeli c . Ako je (x_0, y_0) jedno partikularno rješenje jednadžbe, onda je svako rješenje oblika*

$$x = x_0 + \frac{b}{d}t, \quad y = y_0 - \frac{a}{d}t, \quad t \in \mathbb{Z}.$$

Dokaz. Ako jednadžba ima rješenja, očito $d|c$ jer $d|a$ i $d|b$. Pretpostavimo da d dijeli c i promotrimo kongruenciju:

$$ax \equiv c \pmod{b}.$$

Znamo da ova kongruencija ima rješenja (Teorem 2.6., [5]) ako i samo ako $(a, b)|c$ što je po pretpostavci zadovoljeno. Nadalje, znamo da ako je x_0 rješenje kongruencije

$$\frac{a}{d}x \equiv \frac{c}{d} \pmod{\frac{b}{d}},$$

onda su sva međusobno nekongruentna rješenja modulo b prve kongruencije dana s (Teorem 2.1.9., [7]):

$$x_0, x_0 + \frac{b}{d}, \dots, x_0 + (d-1) \cdot \frac{b}{d}.$$

Stoga zaključujemo da su sva rješenja linearne diofantske jednadžbe dana s:

$$x = x_0 + \frac{b}{d}t, \quad t \in \mathbb{Z}.$$

Uvrstimo li to u jednadžbu dobivamo i da je

$$y = y_0 - \frac{a}{d}t, \quad t \in \mathbb{Z}.$$

□

Analogan zaključak vrijedi za proizvoljan $n > 2$.

Teorem 1.3. *Linearna diofantska jednačba $a_1x_1 + a_2x_2 + \dots + a_nx_n = b$, $a_i, b \in \mathbb{Z}$, $a_i \neq 0$, $i = 1, \dots, n$ ima rješenja ako i samo ako $d = (a_1, a_2, \dots, a_n)$ dijeli b . U tom slučaju svako se rješenje može zapisati pomoću $n - 1$ cjelobrojnih parametara.*

Dokaz. Pretpostavimo da postoje x_1, \dots, x_n takvi da $a_1x_1 + a_2x_2 + \dots + a_nx_n = b$. Kako d dijeli svaki od pribrojnika s lijeve strane jednakosti slijedi da $d|b$.

S druge strane, pretpostavimo da $d|b$. Podijelimo li cijelu jednačbu s d , dobijemo:

$$k_1x_1 + k_2x_2 + \dots + k_nx_n = b', \quad k_i = \frac{a_i}{d}, \quad b' = \frac{b}{d}, \quad (k_1, \dots, k_n) = 1. \quad (1)$$

Indukcijom po n pokazat ćemo da (1) ima rješenja i da ih možemo izraziti pomoću $n - 1$ parametara.

Za bazu indukcije uzmimo $n = 1$, to jest $k_1x_1 = b', d = k_1$. Očito je rješenje jednačbe $x_1 = \frac{b'}{k_1}$ i rješenje nismo izrazili pomoću parametra. Pretpostavimo zatim da jednačba (1) ima rješenja u slučaju $n - 1$ varijabli i da se rješenje može zapisati pomoću $n - 2$ parametra. Neka je $d_1 = (k_1, \dots, k_{n-1})$. Kako je $(k_1, \dots, k_n) = 1$, možemo zaključiti $(d_1, k_n) = 1$. Pogledajmo jednačbu (1) i ostatke nakon dijeljenja s d_1 :

$$k_1x_1 + k_2x_2 + \dots + k_nx_n \equiv b' \pmod{d_1}.$$

Zbog definicije d_1 znamo da je prvi dio jednačbe kongruentan 0 modulo d_1 , stoga nam ostaje:

$$k_nx_n \equiv b' \pmod{d_1}. \quad (2)$$

Već smo zaključili da $(k_n, d_1) = 1$, što znači da ova kongruencija ima jedinstveno rješenje modulo d_1 . Označimo ga s c . Onda je:

$$x_n \equiv c \pmod{d_1},$$

što je ekvivalentno zapisu $x_n = c + t_nd_1, t_n \in \mathbb{Z}$. Dobili smo prvi parametar. Zapišimo jednačbu (1) u drugačijem obliku, to jest:

$$k_1x_1 + k_2x_2 + \dots + k_{n-1}x_{n-1} = b' - k_nx_n. \quad (3)$$

Iz (2) zaključujemo da $d_1|k_nx_n - b'$, što znači da jednačbu (3) možemo zapisati u obliku:

$$m_1x_1 + m_2x_2 + \dots + m_{n-1}x_{n-1} = b'', \quad m_i = \frac{k_i}{d_1}, \quad b'' = \frac{b' - k_nx_n}{d_1}, \quad (m_1, \dots, m_{n-1}) = 1. \quad (4)$$

Na jednačbu (4) možemo primijeniti pretpostavku indukcije jer je to jednačba s $n - 1$ nepoznanica što znači da ima rješenja i ona se mogu prikazati pomoću $n - 2$ parametara. Kad tome pridodamo parametar koji smo prethodno izračunali za jednačbu (1), dolazimo do $n - 1$ parametara čime je dokaz potpun. \square

Primjer 1.2. *Riješite sljedeću diofantsku jednačbu: $8x + 4y + 5z = 1$.*

Rješenje: Za početak pronađemo najvećeg zajedničkog djelitelja od 8, 4, 5 i pogledamo dijeli li on desnu stranu jednačbe. U ovom slučaju lako vidimo $(8, 4, 5) = 1$ i $1|1$ što znači da rješenje postoji i da ga možemo zapisati pomoću 2 parametra. Prebacimo jednu nepoznanicu na desnu stranu, na primjer z :

$$8x + 4y = 1 - 5z.$$

Znamo da je $(8, 4) = 4$ i da bi ova jednačba bila rješiva, mora vrijediti: $4|1 - 5z$ što znači da postoji neki $t \in \mathbb{Z}$ takav da je $4t = 1 - 5z$, to jest $4t + 5z = 1$. Ovo možemo riješiti Euklidovim algoritmom, no lako možemo vidjeti da je jedno rješenje ove jednačbe $t_0 = -1, z_0 = 1$. Prema Teoremu 1.2. znamo da su onda sva rješenja te jednačbe dana s:

$$\begin{aligned} t &= -1 + 5s, \\ z &= 1 - 4s, \end{aligned}$$

pri čemu je $s \in \mathbb{Z}$. Izrazili smo z preko parametra i uvrstimo ga u početnu jednačbu:

$$\begin{aligned} 8x + 4y &= -4 + 20s, \\ 2x + y &= -1 + 5s. \end{aligned}$$

Pogledajmo sada jednačbu $2x' + y' = 1$. Jedno njeno rješenje jest $x'_0 = 1, y'_0 = -1$, stoga zaključujemo da je jedno rješenje prethodne jednačbe:

$$\begin{aligned} x_0 &= 1 \cdot (-1 + 5s), \\ y_0 &= -(-1 + 5s), \end{aligned}$$

odnosno, konačna rješenja su:

$$\begin{aligned} x &= -1 + 5s + n, \\ y &= 1 - 5s - 2n, \\ z &= 1 - 4s, \end{aligned} \quad s, n \in \mathbb{Z}.$$

Primjer 1.3. *Riješite sljedeću diofantsku jednačbu: $464x - 123y = 3$.*

Rješenje: U ovom primjeru je teško "pogoditi" jedno rješenje pa ćemo se poslužiti Euklidovim algoritmom i na taj način doći do rješenja.

$$\begin{aligned} 464 &= 123 \cdot 3 + 95, \\ 123 &= 95 \cdot 1 + 28, \\ 95 &= 28 \cdot 3 + 11, \\ 28 &= 11 \cdot 2 + 6, \\ 11 &= 6 \cdot 1 + 5, \\ 6 &= 5 \cdot 1 + 1, \\ 5 &= 1 \cdot 5. \end{aligned}$$

Iz gornih jednakosti izrazimo ostatke:

$$95 = 464 - 123 \cdot 3,$$

$$28 = 123 - 95 \cdot 1,$$

$$11 = 95 - 28 \cdot 3,$$

$$6 = 28 - 11 \cdot 2,$$

$$5 = 11 - 6 \cdot 1,$$

$$1 = 6 - 5 \cdot 1.$$

Uvrstimo u posljednju jednažbu umjesto 5 izraz koji smo dobili u prethodnom koraku, zatim za 6 i tako do kraja, dobivamo:

$$\begin{aligned} 1 &= 6 - (11 - 6 \cdot 1) \cdot 1 = 6 - 11 + 6 = 6 \cdot 2 - 11 \\ &= (28 - 11 \cdot 2) \cdot 2 - 11 = 2 \cdot 28 - 5 \cdot 11 \\ &= 2 \cdot 28 - 5 \cdot (95 - 28 \cdot 3) = 17 \cdot 28 - 5 \cdot 95 \\ &= 17 \cdot (123 - 95 \cdot 1) - 5 \cdot 95 = 17 \cdot 123 - 22 \cdot 95 \\ &= 17 \cdot 123 - 22 \cdot (464 - 123 \cdot 3) = -22 \cdot 464 + 83 \cdot 123. \end{aligned}$$

Dakle, $1 = -22 \cdot 464 + 83 \cdot 123$ pa množenjem s 3 dobijemo:

$$3 = -66 \cdot 464 + 249 \cdot 123,$$

što znači da je jedno rješenje $x_0 = -66, y_0 = -249$. Sada lako dobijemo konačno rješenje koje glasi:

$$\begin{aligned} x &= -66 - 123t, \\ y &= -249 - 464t, \end{aligned}$$

pri čemu je $t \in \mathbb{Z}$.

Primjer 1.4. *Za ljuštenje ječma koristimo dva stroja. U prvi stane 400 kg ječma, a u drugi 250 kg. Koliko ćemo puta puniti svaki od njih dok ne oljuštimo 5 tona ječma?*

Rješenje: Označimo li broj punjenja prvog stroja s x , a drugog s y , dobivamo jednadžbu:

$$\begin{aligned} 400x + 250y &= 5000, \quad \text{tj.} \\ 8x + 5y &= 100. \end{aligned}$$

Lako možemo vidjeti partikularno rješenje $x_0 = 10$ i $y_0 = 4$, što znači da je opće rješenje:

$$\begin{aligned} x &= 10 + 5t, \\ y &= 4 - 8t, \end{aligned}$$

gdje je $t \in \mathbb{Z}$. Kako bi rješenje imalo smisla, očito mora biti $x, y \geq 0$, tj.

$$\begin{aligned} 10 + 5t &\geq 0, \\ 4 - 8t &\geq 0, \end{aligned}$$

iz čega možemo izvući t :

$$-\frac{5}{2} \leq t \leq \frac{1}{2}.$$

Kako t mora biti cijeli broj, jedini koji zadovoljavaju ovu nejednakost su $t \in \{-2, -1, 0\}$, što znači da imamo 3 konačna rješenja: $(0, 20), (5, 12), (10, 4)$.

1.3. Homogeni sustavi linearnih diofantskih jednadžbi

Homogena linearna diofantska jednadžba je oblika:

$$a_1x_1 + a_2x_2 + \cdots + a_nx_n = 0, \quad a_i \in \mathbb{Z}, \quad a_i \neq 0, \quad i = 1, \dots, n,$$

a homogeni sustav sastoji se od dvije ili više takvih jednadžbi.

Promotrimo homogeni sustav od 2 linearne diofantske jednadžbe s 3 nepoznanice:

$$\begin{aligned} a_1x + a_2y + a_3z &= 0, \\ b_1x + b_2y + b_3z &= 0. \end{aligned}$$

Neka je barem jedan od sljedećih izraza različit od 0:

$$a_1b_2 - a_2b_1, \quad a_2b_3 - a_3b_2, \quad a_1b_3 - a_3b_1.$$

Bez smanjenja općenitosti možemo uzeti $a_1b_2 - a_2b_1 \neq 0$. Pokažimo da uz ovaj uvjet sustav zaista ima rješenja. Neka je $z \neq 0$. Zapišimo sustav u sljedećem obliku:

$$\begin{aligned} a_1 \frac{x}{z} + a_2 \frac{y}{z} &= -a_3, \\ b_1 \frac{x}{z} + b_2 \frac{y}{z} &= -b_3. \end{aligned}$$

Zbog uvjeta $a_1b_2 - a_2b_1 \neq 0$ determinanta ovog sustava različita je od 0 i sustav možemo riješiti Cramerovim pravilom ili pomoću inverzne matrice. Nakon rješavanja dobivamo sljedeće izraze:

$$\begin{aligned} x &= \frac{t}{m} \begin{vmatrix} a_2 & a_3 \\ b_2 & b_3 \end{vmatrix}, \\ y &= \frac{t}{m} \begin{vmatrix} a_3 & a_1 \\ b_3 & b_1 \end{vmatrix}, \\ z &= \frac{t}{m} \begin{vmatrix} a_1 & a_2 \\ b_1 & b_2 \end{vmatrix}, \end{aligned}$$

gdje je m najveći zajednički djelitelj brojeva $\begin{vmatrix} a_1 & a_2 \\ a_2 & a_3 \end{vmatrix}, \begin{vmatrix} a_2 & a_3 \\ b_2 & b_3 \end{vmatrix}, \begin{vmatrix} a_3 & a_1 \\ b_3 & b_1 \end{vmatrix}$, a $t \in \mathbb{Z}$ i to su sva cjelobrojna rješenja sustava.

Primjer 1.5. *Riješite sustav:*

$$\begin{aligned} 3x - 5y + z &= 0, \\ x + 2y - 3z &= 0. \end{aligned}$$

Rješenje: Nakon uvrštavanja u gornje formule lako dobijemo rješenja:

$$\begin{aligned} x &= 13t, \\ y &= 10t, \quad t \in \mathbb{Z}. \\ z &= 11t, \end{aligned}$$

Do izraza za cjelobrojna rješenja nehomogenih sustava linearnih diofantskih jednadžbi jednostavno dolazimo svodeći ih na homogene. Više o ovoj temi možete pogledati u [8].

2. Nelinearne diofantske jednačbe

Nelinearne diofantske jednačbe su one diofantske jednačbe u kojima se pojavljuju nepoznanice višeg reda, odnosno pojavljuju se primjerice x^2 , y^3 i slično. Ne postoji univerzalan postupak kojim bi se ove jednačbe mogle rješavati stoga navodimo neke elementarne metode koje mogu pomoći u pronalasku rješenja ili barem eliminiranju nekih potencijalnih rješenja.

2.1. Metoda faktorizacije

Neka je diofantska jednačba oblika $f(x_1, x_2, \dots, x_n) = b$. Prema Osnovnom teoremu aritmetike znamo da b možemo faktorizirati i da je ta faktorizacija jedinstvena do na poredak faktora. Bez smanjenja općenitosti, neka je $b = b_1 \cdot b_2 \cdot \dots \cdot b_k$. Zapišimo polinom f u obliku produkta k polinoma s cjelobrojnim koeficijentima i dobivamo sljedeći sustav:

$$\begin{aligned} f_1(x_1, x_2, \dots, x_n) &= b_1, \\ f_2(x_1, x_2, \dots, x_n) &= b_2, \\ &\vdots \\ f_k(x_1, x_2, \dots, x_n) &= b_k. \end{aligned}$$

Rješavanjem ovih jednačbi dobivamo rješenje početne diofantske jednačbe.

Primjer 2.1. *Riješite jednačbu $xy - 2y - 6 = 0$.*

Rješenje: Zapišimo jednačbu u drugačijem obliku:

$$\begin{aligned} xy + y - 3y - 6 &= 0, \\ xy + y - 3y - 3 &= 3, \\ x(y + 1) - 3(y + 1) &= 3, \\ (x - 3)(y + 1) &= 3, \end{aligned}$$

Dolazimo do sljedećih sustava:

$x - 3 = 3$	$x - 3 = 1$	$x - 3 = -3$	$x - 3 = -1$
$y + 1 = 1$	$y + 1 = 3$	$y + 1 = 1$	$y + 1 = -3$
$x = 6$	$x = 4$	$x = 0$	$x = 2$
$y = 0$	$y = 2$	$y = -2$	$y = -4$

To su ujedno i rješenja zadane diofantske jednačbe.

Primjer 2.2. *([1]) Riješite jednačbu $(xy - 7)^2 = x^2 + y^2$, pri čemu su x, y cijeli brojevi.*

Rješenje: Faktorizirajmo jednačbu:

$$\begin{aligned} (xy - 7)^2 &= x^2 + y^2, \\ x^2y^2 - 14xy + 49 &= x^2 + y^2, \\ x^2y^2 - 12xy + 49 &= x^2 + 2xy + y^2, \\ (xy - 6)^2 + 13 &= (x + y)^2, \\ (x + y)^2 - (xy - 6)^2 &= 13, \\ (x + y + xy - 6)(x + y - xy + 6) &= 13. \end{aligned}$$

Znamo da je 13 prost broj pa stoga lako zaključujemo da faktori mogu biti samo $(1, 13)$, $(13, 1)$, $(-1, -13)$, $(-13, -1)$. Uzmimo na primjer $(1, 13)$. Tada je:

$$\begin{aligned}x + y + xy - 6 &= 1, \\x + y - xy + 6 &= 13.\end{aligned}$$

Zbrojimo li ove dvije jednadžbe dobivamo $x + y = 7$. Primijetimo da isto dobivamo i ako uzmemo $(13, 1)$. Možemo izraziti $x = 7 - y$ i vratiti u početnu jednadžbu. Nakon što nađemo y i izračunamo pripadne x dobivamo sljedeća rješenja: $(7, 0)$, $(4, 3)$, $(3, 4)$, $(0, 7)$. Provjerimo sada slučaj s negativnim faktorima. Analogno dobijemo $x + y = -7$ i na isti način dođemo do rješenja $(7, 0)$, $(-4, -3)$, $(-3, -4)$, $(0, -7)$.

Primjer 2.3. *Ako zbroju godina brata i sestre dodamo njihov umnožak, dobijemo 76. Tko je stariji i koliko?*

Rješenje: Označimo s x broj bratovih godina, a s y broj sestrih godina. Sada nam problem glasi:

$$x + y + xy = 76.$$

Dodamo i oduzmemo 1 te jednadžbu zapišemo u drugačijem obliku:

$$\begin{aligned}x + y + xy + 1 &= 76 + 1, \\x + 1 + y(x + 1) &= 77, \\(x + 1)(y + 1) &= 77.\end{aligned}$$

Broj 77 možemo rastaviti na faktore 7 i 11, što znači da imamo 4 mogućnosti:

- $x + 1 = 1$, $y + 1 = 77$: ova mogućnost nam ne odgovara jer $x = 0$.
- $x + 1 = 7$, $y + 1 = 11$: lako dobijemo $x = 6$ i $y = 10$, što znači da je sestra starija 4 godine.
- $x + 1 = 11$, $y + 1 = 7$: vidimo $x = 10$ i $y = 6$, što znači da je brat stariji 4 godine.
- Analognim računom kao u a) dobijemo $y = 0$, što nam ne odgovara.

2.2. Rješavanje diofantskih jednadžbi pomoću nejednakosti

U ovoj se metodi koriste nejednakosti kako bismo precizirali interval u kojemu se nalaze nepoznanice i na taj način reducirali broj rješenja, a onda na tom intervalu razlikujemo slučajeve.

Primjer 2.4. *Riješite jednadžbu $3^x + 5^x = 8^x$.*

Rješenje: Očito je da je $x = 1$ jedno rješenje sustava. Podijelimo cijelu jednadžbu s 8^x . Dobivamo:

$$\left(\frac{3}{8}\right)^x + \left(\frac{5}{8}\right)^x = 1.$$

Za $x < 1$:

$$\left(\frac{3}{8}\right)^x + \left(\frac{5}{8}\right)^x > \frac{3}{8} + \frac{5}{8} = 1.$$

U suprotnom, za $x > 1$:

$$\left(\frac{3}{8}\right)^x + \left(\frac{5}{8}\right)^x < \frac{3}{8} + \frac{5}{8} = 1.$$

Dakle, $x = 1$ je jedino rješenje zadane jednačbe.

Primjer 2.5. ([1]) Pronađite rješenja jednačbe $3(xy + yz + zx) = 4xyz$ u prirodnim brojevima.

Rješenje: Zapišemo li zadanu jednačbu u drugačijem obliku, dobijamo:

$$\frac{1}{x} + \frac{1}{y} + \frac{1}{z} = \frac{4}{3}.$$

Bez smanjenja općenitosti, neka je $x \leq y \leq z$. Tada iz

$$\frac{4}{3} = \frac{1}{x} + \frac{1}{y} + \frac{1}{z} \leq \frac{3}{x},$$

slijedi da je $x \leq \frac{9}{4}$, odnosno $x \in \{1, 2\}$. Ako je $x = 1$, tada iz

$$\frac{1}{3} = \frac{1}{y} + \frac{1}{z} \leq \frac{2}{y},$$

slijedi da je $y \leq 6$, odnosno $y \in \{1, 2, 3, 4, 5, 6\}$. Jednostavnim uvrštavanjem lako možemo zaključiti da nam odgovaraju jedino $y \in \{4, 6\}$ i kao rješenje dobijemo $(1, 4, 12), (1, 6, 6)$. Neka je sada $x = 2$. Onda je

$$\frac{5}{6} = \frac{1}{y} + \frac{1}{z} \leq \frac{2}{y},$$

iz čega zaključujemo $y \leq \frac{12}{5}$, tj. $y \in \{1, 2\}$. Kako je $x = 2$, a $x \leq y$, odmah možemo eliminirati $y = 1$. Uvrštavanjem u jednačbu dolazimo do trećeg rješenja $(2, 2, 3)$.

2.3. Metoda kvocijenta

Ova metoda je vrlo slična metodi faktorizacije, samo što u ovom slučaju lijevu stranu jednačbe nastojimo zapisati u obliku kvocijenta, odnosno razlomka, a na desnoj strani ostavimo cijeli broj. Na ovaj način brzo dolazimo do rješenja jer znamo da razlomak mora biti cijeli broj.

Primjer 2.6. Nađite cjelobrojna rješenja jednačbe $x + y^2 + xy = 2$.

Rješenje: Izrazimo iz jednačbe na primjer x . Budući da je:

$$x = \frac{2 - y^2}{y + 1} = \frac{-y^2 + 2 + y - y}{y + 1} = \frac{-y(y + 1) + y + 1 + 1}{y + 1} = -y + 1 + \frac{1}{y + 1}.$$

Kako tražimo cjelobrojan x , to znači da $y + 1$ mora dijeliti 1 pa je očito $y + 1 \in \{-1, 1\}$. Iz toga slijedi da je $y \in \{-2, 0\}$, a za oba rješenja pripadni x jednak je 2.

Primjer 2.7. ([6]) Pronađite dvoznamenkaste brojeve čiji je umnožak jednak njihovom deseterostrukom zbroju.

Rješenje: Zadatak preveden u jednadžbu glasi

$$xy = 10(x + y),$$

gdje je x prvi dvoznamenkasti broj, a y drugi. Izrazimo y pomoću x :

$$\begin{aligned}xy - 10y &= 10x, \\y(x - 10) &= 10x, \\y &= \frac{10x}{x - 10}, \\y &= 10 + \frac{100}{x - 10},\end{aligned}$$

pri čemu $\frac{100}{x-10}$ mora biti cijeli broj. Uvjet da su brojevi dvoznamenkasti je očito zadovoljen jer vidimo da su x i y sigurno veći od 10. Iz navedenog izraza lako vidimo da su traženi brojevi: 12 i 60, 14 i 35, 15 i 30, 20 i 20.

Primjer 2.8. ([6]) *Nadite najmanji prirodni broj koji pri dijeljenju sa 7 daje ostatak 6, a njegov kvadrat pri dijeljenju sa 7^2 daje ostatak 43.*

Rješenje: Označimo s x traženi broj. Tada vrijedi:

$$\begin{aligned}7k + 6 &= x, \\7^2m + 43 &= x^2,\end{aligned}$$

pri čemu su $k, m \in \mathbb{N}$. Možemo kvadrirati prvu jednadžbu i zatim izjednačiti prvu i drugu jednadžbu:

$$\begin{aligned}49k^2 + 84k + 36 &= 49m + 43, \\7k^2 - 7m + 12k &= 1, \\7m &= 7k^2 + 12k - 1, \\m &= k^2 + \frac{12k - 1}{7}.\end{aligned}$$

Da bi m bio prirodan broj, očito $\frac{12k-1}{7}$ mora biti prirodan broj, označimo ga s l . Iz ovog uvjeta dobijemo linearnu diofantsku jednadžbu

$$12k + 7l = 1,$$

kojoj je jedno partikularno rješenje $k_0 = 3, l_0 = -5$. Tada su sva rješenja oblika:

$$\begin{aligned}k &= 3 + 7t, \\l &= -5 - 12t,\end{aligned}$$

pri čemu je $t \in \mathbb{Z}$. Kako k mora biti prirodan broj, a x najmanji, uzimamo $t = 0$, tj. $k = 3$. Uvrštavanjem u prvu jednadžbu početnog sustava, dolazimo do rješenja $x = 27$.

2.4. Metoda zbroja

Ova je metoda vrlo slična metodi faktorizacije. Razlikuju se po tome što u ovoj metodi lijevu stranu jednadžbe nastojimo zapisati u obliku zbroja cijelih brojeva i onda razlikovati slučajeve.

Primjer 2.9. *Nađite cjelobrojna rješenja jednadžbe $x^2 + y^2 + 4x - 6y - 4 = 0$.*

Rješenje: Dopunimo ovu jednadžbu do potpunih kvadrata. Dobivamo:

$$\begin{aligned}x^2 + 4x + y^2 - 6y - 4 &= 0, \\(x + 2)^2 - 4 + (y - 3)^2 - 9 - 4 &= 0, \\(x + 2)^2 + (y - 3)^2 &= 17.\end{aligned}$$

Znamo da su jedini mogući pribrojnici 1 i 4 jer 17 možemo jedino na taj način prikazati kao sumu potpunih kvadrata. To znači da može biti samo $(x + 2)^2 = 1$ i $(y - 3)^2 = 4$ ili $(x + 2)^2 = 4$ i $(y - 3)^2 = 1$. Rješavanjem prvog slučaja dobivamo $x \in \{-1, -3\}$, a $y \in \{5, -1\}$. Slično, za drugi slučaj dobivamo $x \in \{0, -4\}$, a $y \in \{4, 2\}$.

Primjer 2.10. *Riješite u skupu cijelih brojeva jednadžbu: $n^2 - 6n + 7 + 2m^2 = 0$.*

Rješenje: Možemo n dopuniti do potpunog kvadrata:

$$\begin{aligned}n^2 - 6n + 9 + 2m^2 &= 2, \\(n - 3)^2 + 2m^2 &= 2.\end{aligned}$$

Zbroj kvadrata dva cijela broja je 2 ako su ti brojevi 0, 1, 2. Primijetimo da ne može biti $2m^2 = 1$ i taj slučaj možemo odmah eliminirati. Neka je zatim $(n - 3)^2 = 0$ i $2m^2 = 2$. U tom slučaju rješenja su: $(n, m) \in \{(3, 1), (3, -1)\}$. Na kraju vidimo da ni treći slučaj nije moguć ($(n - 3)^2 = 2$), što znači da su navedena rješenja ujedno i jedina.

2.5. Metoda ostataka

Primjetimo da su metoda faktorizacije, zbroja i kvocijenta u osnovi koristile istu ideju, a to je da lijevu stranu jednadžbe transformiramo u nama odgovarajući oblik (produkt, zbroj ili kvocijent) i na taj način dolazimo do rješenja. Metoda ostataka koristi malo drugačiju ideju: podijeliti dio jednadžbe nekim cijelim brojem i promatrati ostatke pri dijeljenju te zatim te ostatke međusobno usporediti.

2.6. Metoda posljednje znamenke

Ovo je podmetoda metode ostataka. Promatramo što se događa s jednadžbom kada njen dio podijelimo s 10, odnosno promatramo ostatak pri dijeljenju s 10. Drugim riječima, promatramo zadnje znamenke dijelova jednažbe i želimo ih uskladiti.

Primjer 2.11. *Nađite cjelobrojna rješenja jednadžbe $2x^2 + 5y = 19971849$.*

Rješenje: Kvadrat cijelog broja završava znamenkama: 0, 1, 4, 5, 6 ili 9, a kako je $2x^2$ dodatno i paran broj, on može završiti znamenkama 0, 2, 8. S druge strane, $5y$ završava znamenkama 0 ili 5. Dakle, zbroj na lijevoj strani može završavati samo znamenkama 0, 2, 3, 5, 7, 8 a nikako znamenkom 9 što znači da ova jednadžba nema rješenja.

2.7. Metoda parnosti

Ova metoda je podmetoda metode ostataka koja se bazira na promatranje ostataka nakon dijeljenja brojem 2. Očito je da nepoznanice mogu biti ili samo parne ili samo neparne pa prema tome i razlikujemo slučajeve.

Primjer 2.12. *Postoje li cjelobrojna rješenja jednadžbe $x^2 + 8y = 1997$?*

Rješenje: Pretpostavimo da je x paran. To bi značilo da je cijela lijeva strana jednadžbe parna što nije moguće, odnosno rješenje ne postoji. Uzmimo onda x neparan, to jest $x = 2k + 1$ i uvrstimo to u zadanu jednadžbu.

$$\begin{aligned}(2k + 1)^2 + 8y &= 1997, \\ 4k^2 + 4k + 1 + 8y &= 1997, \\ 4(k^2 + k + 2y) &= 1996, \\ k(k + 1) + 2y &= 499.\end{aligned}$$

Znamo da je produkt dva uzastopna broja uvijek paran, a znamo da je i $2y$ paran pa iz toga slijedi da je lijeva strana jednadžbe parna i da nikako ne može biti jednaka 499. Slijedi da jednadžba nema cjelobrojna rješenja.

Primjer 2.13. *Ima li jednadžba $x! + 8y = 1025$ rješenja u prirodnim brojevima?*

Rješenje: Znamo da je $8y$ paran što znači da $x!$ mora biti neparan da bi jednadžba bila rješiva. S druge strane, svi faktorijeli su parni osim 1! pa je onda nužno $x = 1$. Uvrstimo li to u jednadžbu, dobivamo $y = 128$, što znači da jednadžba ima rješenja u prirodnim brojevima.

2.8. Metoda karakterističnih ostataka

Ovo je podmetoda metode ostataka u kojoj gledamo što se događa s jednadžbom ako ju dijelimo s nekim cijelim brojem osim 2 ili 10 (njih smo pokrili u prethodnim metodama).

Primjer 2.14. *Riješite jednadžbu $x^2 - 10y = 33$.*

Rješenje: Podijelimo li cijelu jednadžbu s 5, dobivamo:

$$x^2 \equiv 3 \pmod{5}.$$

Pogledajmo koje ostatke može dati potpun kvadrat pri dijeljenju s 5:

$x \pmod{5}$	0	1	2	3	4
$x^2 \pmod{5}$	0	1	4	4	1

Zaključujemo da ostatak nikako ne može biti 3 te jednadžba nema rješenja.

2.9. Metoda matematičke indukcije

Metoda matematičke indukcije koristi se u raznim granama matematike i vrlo je koristan alat za dokazivanje tvrdnji koje se odnose na prirodne brojeve, odnosno na nenegativne cijele brojeve.

Matematička indukcija (slaba forma): Neka vrijedi sljedeće:

- $P(n_0)$ istinit,
- za svaki $k \geq n_0$ vrijedi: iz $P(k)$ istinit, slijedi da je i $P(k + 1)$ također istinit.

Tada je $P(n)$ istinit za svaki $n \geq n_0$.

Matematička indukcija (jaka forma): Neka vrijedi sljedeće:

- $P(n_0)$ istinit,
- za svaki $k \geq n_0$: iz $P(m)$ je istinit za sve m takve da je $n_0 \leq m \leq k$, slijedi da je i $P(k + 1)$ istinit.

Tada je $P(n)$ istinit za svaki $n \geq n_0$.

Pokažimo na primjeru kako možemo iskoristiti matematičku indukciju u rješavanju diofant-
skih jednadžbi.

Primjer 2.15. ([1]) Pokažite da za prirodan broj n jednadžba $x^2 + xy + y^2 = 7^n$ ima rješenja pri čemu su x, y cijeli brojevi.

Rješenje: Koristimo matematičku indukciju pa prvo provjeravamo tvrdnju za bazu indukcije, odnosno za $n = 1$.

$$x_1^2 + x_1 y_1 + y_1^2 = 7.$$

Možemo lako vidjeti da je jedno rješenje ove jednadžbe $x_1 = 1, y_1 = 2$, što znači da je tvrdnja zadovoljena. Pretpostavimo onda da je tvrdnja istinita za n , dakle da postoje x_n, y_n cijeli brojevi takvi da je:

$$x_n^2 + x_n y_n + y_n^2 = 7^n,$$

i pokažimo da tvrdnja vrijedi i za $n + 1$.

Definirajmo $x_{n+1} = 2x_n - y_n$ i $y_{n+1} = x_n + 3y_n$. Tada vrijedi:

$$\begin{aligned} x_{n+1}^2 + x_{n+1} y_{n+1} + y_{n+1}^2 &= 7^{n+1}, \\ (2x_n - y_n)^2 + (2x_n - y_n)(x_n + 3y_n) + (x_n + 3y_n)^2 &= 7^{n+1}, \\ 4x_n^2 - 4x_n y_n + y_n^2 + 2x_n^2 + 6x_n y_n - x_n y_n - 3y_n^2 + x_n^2 + 6x_n y_n + 9y_n^2 &= 7^{n+1}, \\ 7x_n^2 + 7x_n y_n + 7y_n^2 &= 7^{n+1}, \\ 7(x_n^2 + x_n y_n + y_n^2) &= 7^{n+1}, \\ 7 \cdot 7^n &= 7^{n+1}. \end{aligned}$$

Time je tvrdnja dokazana.

2.10. Fermatova metoda beskonačnog spusta

Ovo je ujedno i posljednja metoda koju ćemo opisati u ovom radu. "Beskonačni spust" je metoda dokaza koju je među prvima koristio poznati matematičar Fermat po kome je i dobila ime.

Neka je P svojstvo koje se odnosi na nenegativne cijele brojeve i neka je $P(n)$, pri čemu je $n \geq 1$, niz istinitih izjava: $P(n)$ = " n zadovoljava svojstvo P ".

Ova metoda nam pomaže dokazati da je niz izjava $P(n)$ neistinit za n dovoljno velik.

Fermatova metoda beskonačnog spusta: Neka je $k > 0$ i kad god je $P(m)$ istinit za neki $m > k$, onda mora postojati neki $j \in \mathbb{Z}$, $k < j < m$ takav da je $P(j)$ istinito. Tada $P(n)$ nije istinit za sve $n > k$.

Preciznije, to znači da ako postoji neki n za koji je $P(n)$ istinit, mogli bismo konstruirati strogo padajući niz $n > n_1 > n_2 > \dots$ u kojem bi svi n, n_1, n_2, \dots bili veći od k , ali kako smo u skupu nenegativnih cijelih brojeva, ne postoji takav beskonačan padajući niz, odnosno "beskonačni spust".

Primjer 2.16. (*[4]*) Pokažite da jednačba $x^2 + y^2 = 3z^2$ nema cjelobrojnih rješenja pri čemu je $z \neq 0$.

Rješenje: Bez smanjenja općenitosti neka je $z > 0$. Pretpostavimo da ova jednačba ima rješenja i označimo ga s (x, y, z) i neka je z najmanji takav. Pogledajmo ostatke jednačbe pri dijeljenju s 3:

$$x^2 + y^2 \equiv 0 \pmod{3}.$$

Znamo da potpuni kvadrati mogu biti kongruentni 0 ili 1 modulo 3 pa to onda nužno znači da su x^2 i y^2 oba kongruentni 0 modulo 3, to jest:

$$x^2 \equiv y^2 \equiv 0 \pmod{3},$$

što povlači

$$x \equiv y \equiv 0 \pmod{3}.$$

Uzmimo zatim $x = 3a$ i $y = 3b$ i uvrstimo u jednačbu. Dobivamo:

$$\begin{aligned} 9a^2 + 9b^2 &= 3z^2, \\ 3a^2 + 3b^2 &= z^2, \\ 3(a^2 + b^2) &= z^2. \end{aligned}$$

Iz ovoga zaključujemo da $3|z^2$, odnosno $3|z$. Stoga zaključujemo da $z = 3c$. Uvrštavanjem ovih jednakosti u jednačbu, slijedi:

$$\begin{aligned} 3(a^2 + b^2) &= 9c^2, \quad \text{tj.} \\ a^2 + b^2 &= 3c^2. \end{aligned}$$

Iz ovoga možemo zaključiti da je (a, b, c) još jedno rješenje polazne jednačbe. Međutim iz $z = 3c$ vidimo $0 < c < z$ i dolazimo do kontradikcije s pretpostavkom da je z najmanje rješenje jednačbe.

3. Pitagorina jednadžba

Općepoznat Pitagorin poučak glasi: zbroj kvadrata duljina kateta pravokutnog troukta jednak je kvadratu duljine hipotenuze. Prevedemo li poučak u matematičke simbole i dobijamo:

$$x^2 + y^2 = z^2. \quad (5)$$

Ukoliko tražimo cjelobrojna rješenja ove jednadžbe, onda je ovo zapravo diofantska jednadžba drugog stupnja i tu jednadžbu nazivamo **Pitagorina jednadžba**.

Primijetimo da ako je (x, y, z) jedno rješenje jednadžbe (5), rješenje će također biti i (kx, ky, kz) , pri čemu je $k \in \mathbb{Z}$ proizvoljan. To nam olakšava rješavanje jer ćemo se bazirati na u parovima relativno prostim brojevima. Uređenu trojku prirodnih brojeva (x, y, z) koja zadovoljava jednadžbu (5) nazivamo **Pitagorina trojka**, a ako su x, y, z relativno prosti kažemo da je (x, y, z) **primitivna Pitagorina trojka**.

Teorem 3.1. *Sve primitivne Pitagorine trojke (x, y, z) u kojima je y paran dane su formulama:*

$$\begin{aligned} x &= m^2 - n^2, \\ y &= 2mn, \\ z &= m^2 + n^2, \end{aligned}$$

pri čemu su m, n prirodni brojevi, $m > n$, $(m, n) = 1$ i m, n su različite parnosti.

Dokaz. Za početak možemo lako provjeriti da izrazi za x, y, z zadovoljavaju jednadžbu (5) tako što ih uvrstimo u jednadžbu. Iz toga možemo vidjeti da je y zaista paran. S druge strane možemo zaključiti da x ne može biti paran, odnosno da je neparan, jer ako bi x i y bili iste parnosti, z^2 bi bio kongruentan 2 modulo 4 što je u kontradikciji s tvrdnjom da je potpun kvadrat oblika $4k$ ili $4k + 1$. Stoga x je neparan. Bez smanjenja općenitosti možemo pretpostaviti m neparan, a n paran.

Provjerimo je li to zaista primitivna trojka. Neka je $(m^2 - n^2, 2mn, m^2 + n^2) = d$, pri čemu je $d \geq 2$. Kako je d djelitelj svakog, znači da d dijeli i njihov zbroj i razliku:

$$\begin{aligned} m^2 + n^2 + m^2 - n^2 &= 2m^2, \\ m^2 + n^2 - m^2 + n^2 &= 2n^2. \end{aligned}$$

Kako u pretpostavci teorema imamo $(m, n) = 1$, to bi značilo $d = 2$ i $m^2 + n^2$ parno što je u kontradikciji s pretpostavkom da su m, n različite parnosti. Zaključujemo $d = 1$, dakle trojka je zaista primitivna.

Neka je sada (x, y, z) primitivna trojka koja je rješenje jednadžbe (5) i neka je y paran, tj. $y = 2a$, $a \in \mathbb{Z}$. Tada su x, z neparni i vrijedi:

$$z + x = 2b, \quad (6)$$

$$z - x = 2c, \quad (7)$$

gdje su $b, c \in \mathbb{Z}$. Možemo pretpostaviti da je $(b, c) = 1$ jer bi inače $(x, z) \neq 1$. Sada imamo:

$$4a^2 = y^2 = z^2 - x^2 = (z - x)(z + x) = 4cb,$$

iz čega slijedi $a^2 = bc$. Iz ove jednakosti lako možemo zaključiti da $b = m^2$ i $c = n^2$ gdje su m, n nenegativni cijeli brojevi. Uvrstimo li to u izraz za y dobijemo $y = 2mn$. Zbrojimo li jednadžbe (6) i (7) dobijemo $z = b + c$, odnosno

$$z = m^2 + n^2.$$

Oduzmimo jednadžbu (7) od jednadžbe (6). Tada je $x = b - c$, odnosno

$$x = m^2 - n^2.$$

Time je teorem dokazan. □

Primjer 3.1. *Dokažite da ne postoji primitivna Pitagorina trojka u kojoj je jedan član jednak 6.*

Rješenje: Kako je 6 paran broj, može biti samo $y = 6$, odnosno $mn = 3$. Kako je 3 prost i prema pretpostavci Teorema 3.1. $m > n$, može biti samo $m = 3$ i $n = 1$. Uvrstimo li dobivene m, n u formule prethodnog teorema, dobivamo $x = 8$ i $z = 10$ što je u kontradikciji s x, y, z relativno prosti.

Primjer 3.2. *Nađite sve Pitagorine trokute kojima je jedna stranica jednaka 15.*

Rješenje: Primijetimo da u zadatku nisu u pitanju samo primitivne trojke tako da ćemo za x, y, z uzimati u obzir sljedeće formule:

$$\begin{aligned} x &= d(m^2 - n^2), \\ y &= 2dmn, \quad d \in \mathbb{N}. \\ z &= d(m^2 + n^2), \end{aligned}$$

Kako je 15 neparan broj, može biti samo $x = 15$ ili $z = 15$. Uzmimo prvo slučaj $x = 15$. Tada je:

$$\begin{aligned} d(m^2 - n^2) &= 15, \\ d(m - n)(m + n) &= 3 \cdot 5. \end{aligned}$$

Neka je prvo $d = 1$. U tom slučaju imamo $m + n = 5$ i $m - n = 3$, to jest $m = 4$ i $n = 1$ i rezultat je primitivna trojka $(15, 8, 17)$. Zatim imamo $d = 3$, pa analognim računom dobijemo $m = 3$ i $n = 2$ te prikladnu trojku $(15, 36, 39)$. Za $d = 5$ imamo $m = 2$, $n = 1$ i Pitagorinu trojku $(15, 20, 25)$.

Neka je sada $z = 15$. Za $d = 1$ imamo $m^2 + n^2 = 15$ što nije moguće jer suma 2 kvadrata nije kongruentna 3 modulo 4 što znači da ovakva trojka ne postoji. Za $d = 3$ dobijemo trojku $(9, 12, 15)$, a za $d = 5$ trojka također ne postoji.

Literatura

- [1] T. ANDRESCU, D. ANDRICA, I. CUCUREZEANU, *An Intoduction to Diophantine Equations*, GIL Publishing House, Zalau, 2002.
- [2] K. BURAZIN, *Nelinearne diofantske jednadžbe*, Osječki matematički list 7 (2007), 7-11.
- [3] D. CRNJAC MILIĆ, *Pitagorini brojevi i Pitagorina jednadžba*, Osječki matematički list 9 (2009), 69-73.
- [4] N. DONALDSON, *Fermat's Method of Descent*, <https://www.math.uci.edu/~ndonalds/math180b/5descent.pdf>
- [5] A. DUJELLA, *Uvod u teoriju brojeva*, Matematički odsjek, Prirodoslovno-matematički fakultet, Sveučilište u Zagrebu, 2002, skripta.
- [6] M. GOLAC, *Nelinearne diofantske jednadžbe*, Matka 8, 1994.
- [7] I. MATIĆ, *Uvod u teoriju brojeva*, Odjel za matematiku Sveučilišta J. J. Strossmayera, 2013, skripta.
- [8] B. PAVKOVIĆ, B. DAKIĆ, P. MLADINIĆ, *Elementarna teorija brojeva*, Element, Zagreb, 1994.