

Oblast izučavanja diskretnje matematike su diskretne strukture, dokle familija matematičkih struktura sa konačnim ili najviše prebrojivim domenima.

Diskretna matematika graniči se ili se bavi delomma sledećih matematičkih oblasti:

1° Matematička logika.

U ovom kursu upoznacemo elemente iškaznog i predikatskog računa.

2° Kombinatorika. Ovdje se izučavaju kombinatorne funkcije na konačnim skupovima.

3° Elementi teorije skupova

U ovom delu depoznacemo osnovne skupovne operacije i konstrukcije nad skupovima.

4° Teorija formalne izračunljivosti

U ovoj oblasti matematike utvrđuje se koncept izračunljivosti, ili algoritma. Takođe se izučavaju razni algoritamski sistemi, na primer Turingove mašine, opšte rekurzivne funkcije i URM mašine.

5° Teorija grafova. U ovoj disciplini glavno mesto u izučavanju imaju najviše prebrojivi skupovi na kojima je definisana jedna binarna relacija. Ova relacija utvrđuje povezanost između elemenata domena.

Postoje velike i važne primene diskretnje matematike u računarstvu. Na primer programski jezik LISP zasnovan je na λ-računu koji je takođe jedan algoritamski sistem. Iškazni račun i s njim blisko povezane Bolove algebre imaju varno mesto u dizajnu i analizi logičkih kola koja čine osnovu savremenih digitalnih računara.

Matematička logika nam takođe daje sredstva pomoći u kojih utvrđujemo korektnost nekog programa, da program stvarno izračunava funkciju koju je programer zamislio.

1. predavanje

1. Brojevne strukture imaju glavno mesto u matematici i možemo reći da na njima počiva celokupna matematika. To su

\mathbb{N} . - struktura prirodnih brojeva

\mathbb{Z} - prsten celih brojeva

\mathbb{Q} - polje racionalnih brojeva.

\mathbb{R} - polje realnih brojeva

\mathbb{C} - polje kompleksnih brojeva.

Domeni ovih struktura su redom:

Sкуп prirodnih brojeva $N = \{0, 1, 2, 3, \dots\}$

Dakle ita svakog prirodnog broja n sledi njegov direktni naslednik $n+1$. Nekad se direktni naslednik prirodnog broja n označava sa n' . Postoji najmanji prirodan broj, to je 0.

Slično svojstvo imaju svaki neprazan podsкуп X súupa N .

Najmanje vrijedi.

Princip najmanjeg broja za skup prirodnih brojeva:

Ako je $X \subseteq N$ i $X \neq \emptyset$ tada X ima najmanji element.

U to se možemo uveriti sledećim induktivnim argumentom.

Neka je skup X opisan nekim aritmetičkim svojstvom $\varphi(x)$. Dakle, $\varphi(x)$ se može u principu zapisati pomoću simbola aritmetičkih operacija ($+$, \cdot , \circ), konstanti (u ovom slučaju to su zapisani prirodni brojevi $0, 1, 2, \dots$) i logičkih simbola. Pretpostavljeni domen promenljive x je skup N , da li moguće vrednosti promenljive x su prirodni brojevi. Uz ove pretpostavke imamo

$$X = \{x \in N \mid \varphi(x)\}.$$

Nalagajanjem prirodnih brojeva, ročev od mreže, za svaki član n ovog niza usput proveravamo istinitost iskaza $\varphi(n)$. Kada prvi put nađemo na prirodan broj m takav da je $\varphi(m)$ istinit, a to se jednom, mora desiti jer je X po pretpostavci neprazan, broj m će biti najmanji element súupa X .

Zasnuvanje prirodnih brojeva je tematik matematički problem.

(3)

U jednom pristupu uzima se da je:

$$0 = \emptyset \text{ (prazan skup)}$$

$$1 = \{0\}, 2 = \{0, 1\}, 3 = \{0, 1, 2\}, 4 = \{0, 1, 2, 3\}, \dots$$

Pošto u ovom pristupu svaki prirodan broj n je skup n svojih prethodnika, tj.

$$n = \{0, 1, 2, \dots, n-1\}.$$

Reči broj i brojati imaju isto etimološko poreklo koje dolazi od pojma zarezavati. Naime, u davnini kada su pastiri brojali svaja stada uvezivali su zarez u zabor za svako izvezano grlo. Tako je od uvezivanja crta nastalo brojanje pa i sam pojam broja.

Skup prirodnih brojeva N zajedno sa aritmetičkim operacijama $+ \cdot$, konstantom 0 i prirodnim uređenjem \leq čini strukturu prirodnih brojeva \mathbb{N} . Dakle

skup pozitivnih prirodnih brojeva običajno sa N^+ . Dakle, $N^+ = \{1, 2, 3, \dots\}$

$$\mathbb{N} = (N, +, \cdot, \leq, 0).$$

$$\text{Skup celih brojeva je } \mathbb{Z} = \{\dots, -2, -1, 0, 1, 2, \dots\}.$$

Prsten celih brojeva je algebra $\mathbb{Z} = (\mathbb{Z}, +, -, \cdot, 0, 1)$ gde su $+, -$ i \cdot uobičajene aritmetične operacije sabiranja, množenja, promenljive z manca (ili operacija suprotnog elementa). Često se uzima da je $\mathbb{Z} = (\mathbb{Z}, +, \cdot, 0, 1)$ jer se operacija $-x$ može uvesti pomoću definicione akcije $y = -x \Leftrightarrow x+y=0$.

Skup racionalnih brojeva \mathbb{Q} je skup racionalnih razlomaka, tj.

$$\mathbb{Q} = \left\{ \frac{m}{n} \mid m \in \mathbb{Z}, n \in N^+ \right\}.$$

Tada je polje racionalnih brojeva algebarska struktura

$\mathbb{Q} = (\mathbb{Q}, +, \cdot, 0, 1)$ gde su $+, \cdot$ uobičajene aritmetične operacije sa racionalnim brojevima: $\frac{m}{n} + \frac{m'}{n'} = \frac{mn' + m'n}{nn'}, \frac{m}{n} \cdot \frac{m'}{n'} = \frac{mm'}{nn'}$

(4)

Skup realnih brojeva R je skup svih brojeva koji imaju decimalan razvoj.

→ Končani ili beskončan ^{decimalan} razvoj.

Brojevi koji imaju končan ili periodičan razvoj su racionalni brojevi. Dakle $Q \subseteq R$. Postoje realni brojevi koji nisu racionalni. Tako vi brojevi su $\sqrt{2}$ i π (kaličnik obima i poluprečnika kružnice). Dokaz da $\sqrt{2}$ nije racionalan broj je lak. Dokaz da π nije racionalan broj je tešak. Realni brojevi koji nisu racionalni nazivaju se iracionalni.

Naredimo polje realnih brojeva \mathbb{R} je struktura

$$\mathbb{R} = (R, +, \cdot, \leq, 0, 1).$$

gdje su $+$ i \cdot uobičajene aritmetičke operacije sabiranja i množenja realnih brojeva, \leq uređenje (porедак),

Skup kompleksnih brojeva C je $C = \{a+bi \mid a, b \in R\}$

gdje su a, b realni brojevi, i je imaginarna jedinica, tj. za i vrijedi $i^2 = -1$.

Sabiranje i množenje kompleksnih brojeva definisano je na sledeći način:

$$(a+bi) + (a'+b'i) = (a+a') + (b+b')i$$

$$(a+bi) \cdot (a'+b'i) = ab - a'b' + (ab' + a'b)i.$$

→ Polje kompleksnih brojeva je algebarska struktura

$$C = (C, +, \cdot, 0, 1)$$

za ovaku definisanim operacijama $+$ i \cdot .

Primetimo da je svaki realni broj a takođe kompleksan broj jer $a = a+0 \cdot i$.

Shodno prethodnom imamo $N \subseteq \mathbb{Z} \subseteq Q \subseteq R \subseteq C$.

Za svaku strukturu $\mathbb{Z}, \mathbb{Q}, \mathbb{R}, \mathbb{C}$ aritmetičke operacije $+$ i \cdot su ekstenzije (proširenja) odgovarajućih operacija na prethodnoj strukturi u nizu $N, \mathbb{Z}, \mathbb{Q}, \mathbb{R}, \mathbb{C}$.

2. Operatori Σ i \prod .

Čestoćemo biti u potrebi da razmatramo apste sume i proizvode brojeva:

$$(2.1) a_0 + a_1 + a_2 + \dots + a_n \quad i \quad a_0, a_1, \dots, a_n.$$

gdje simbol \dots zamenjuje neostajuće članove zbiru, odnosno proizvoda. Na primer $a_0 + a_1 + a_2 + \dots + a_7 = a_0 + a_1 + a_2 + a_3 + a_4 + a_5 + a_6 + a_7$,

$$\text{dakle novom slučaju } n=7.$$

Izraz (2.1) koristimo i onda kada nije utvrđena (fiksana) vrednost idenstva n .

Izraz (2.1) takođe zapisujemo sa $\sum_{i=0}^n a_i$, $\prod_{i=0}^n a_i$. Dakle

$$\sum_{i=0}^n a_i = a_0 + a_1 + a_2 + \dots + a_n, \quad (\text{definicija operatora zbiranja } \Sigma)$$

$$\prod_{i=0}^n a_i = a_0 a_1 a_2 \dots a_n. \quad (\text{definicija operatora proizvoda } \prod).$$

Nije obavezno da u sumi (ili proizvodu) imenujemo ad prvoj sabirku \rightarrow (činioca) a_0 . Tako na primer imamo

$$\sum_{i=1}^m a_i = a_1 + a_2 + \dots + a_m \quad i \text{ slično za proizvod.}$$

U opštem slučaju ako je dat niz a_m, a_{m+1}, \dots, a_n , $m \leq n$, onda

$$\sum_{i=m}^n a_i = a_m + a_{m+1} + \dots + a_n, \quad \prod_{i=m}^n a_i = a_m a_{m+1} \dots a_n.$$

$$\text{Na primer, } \sum_{i=3}^7 a_i = a_3 + a_4 + a_5 + a_6 + a_7.$$

Ako konstant dozvoljava, umesto $\sum_{i=0}^n a_i$ (ili $\prod_{i=0}^n a_i$) pišemo kratke $\sum_i a_i$. Slično značenje ima izraz $\prod_i a_i$.

Osnovne operatore zbiranja Σ

$$(1) \sum_i d a_i = d \sum_i a_i$$

$$(2) \sum_i (a_i + b_i) = \sum_i a_i + \sum_i b_i$$

Slični identiteti varajući za operator proizvoda \prod .

$$(3) \sum_{i \neq j}^n a_i = \sum_{j=1}^n a_j$$

$$(4) \sum_{i=1}^m \sum_{j=1}^n a_{ij} = \sum_{j=1}^n \sum_{i=1}^m a_{ij}$$

(6)

Dokaz

$$(1) \sum_{i=1}^n \lambda a_i = \lambda a_1 + \lambda a_2 + \dots + \lambda a_n = \lambda(a_1 + a_2 + \dots + a_n) = \lambda \sum_{i=1}^n a_i.$$

$$(2) \sum_{i=1}^n (a_i + b_i) = (a_1 + b_1) + (a_2 + b_2) + \dots + (a_n + b_n) =$$

$$(a_1 + a_2 + \dots + a_n) + (b_1 + b_2 + \dots + b_n) = \sum_{i=1}^n a_i + \sum_{i=1}^n b_i.$$

(3) Bude se radi samo o promeni fzu. "neusog" nizdenu i. Ipak, treba biti pozljiv da je a_i skicen i zatv.

→ Na primer $\sum_{i=1}^n i \cdot j = \sum_{i=1}^n i \cdot j = \underbrace{1 \cdot j + 2 \cdot j + \dots + n \cdot j}$, ali $\sum_{i=1}^n i \cdot j \neq \sum_{j=1}^n i \cdot j$ u opštem slučaju, jer

$$\sum_{i=1}^n i \cdot j = 1 \cdot j + 2 \cdot j + \dots + n \cdot j, \text{ dok } \sum_{j=1}^n i \cdot j = \sum_{j=1}^n j^2 = 1^2 + 2^2 + \dots + n^2.$$

$$(4) \sum_{i=1}^m \sum_{j=1}^n a_{ij} = \sum_{i=1}^m (a_{i1} + a_{i2} + \dots + a_{in}) =$$

$$(a_{11} + a_{12} + \dots + a_{1n}) +$$

$$(a_{21} + a_{22} + \dots + a_{2n}) +$$

$$\vdots$$

$$(a_{m1} + a_{m2} + \dots + a_{mn}) = (\text{sabirajuci po kolonama})$$

$$(a_{11} + a_{21} + \dots + a_{m1}) +$$

$$(a_{12} + a_{22} + \dots + a_{m2}) +$$

$$\vdots$$

$$(a_{1n} + a_{2n} + \dots + a_{mn}) = \sum_{j=1}^n (a_{1j} + a_{2j} + \dots + a_{mj}) = \sum_{j=1}^n \sum_{i=1}^m a_{ij}.$$

U dokazima za (1), (2) i (4) implicitno sukoristili asocijativni, komutativni i distributivni zakoni za sabiranje i množenje brojeva.

Prikazi 1° $\sum_{i=1}^7 (i+k) = 28 + 7k$

2° $\sum_{i=m}^n 1 = m - m + 1 \quad \text{za } n \geq m.$

3° $\sum_{i=1}^n (-1)^i = (-1)^1 + (-1)^2 + (-1)^3 + \dots + (-1)^n = -1 + 1 - 1 + 1 - \dots + (-1)^n = \begin{cases} 0, & n \text{ paran} \\ -1, & n \text{ neparan} \end{cases}$

4° $\prod_{i=1}^n (-1)^i = (-1)^{1+2+\dots+n} = (-1)^{\frac{n(n+1)}{2}}$

5° $\prod_{i=3}^n \log\left(\operatorname{tg}\left(\frac{\pi}{i}\right)\right) = 0, \text{ za } n \geq 4, \text{ jer } \operatorname{tg}\frac{\pi}{4} \text{ je član ovog proizvoda}$

ali $\operatorname{tg}\frac{\pi}{4} = 1$ i je $\log(\operatorname{tg}(\frac{\pi}{4})) = \log(1) = 0$.

Algebarski identiteti

Algebarski identiteti su formule vrde $u=v$ gde su u i v algebarski izrazi (termi). Algebarski identitet je tačno ili istinit u nekoj algebarskoj strukturi aukto se za zadate vrednosti učesnjujućih promenljivih u termima u i v vrednosti terma u i v podeljavaju. Sledeci identiteti su istiniti u brojevima strukturama \mathbb{Z} , \mathbb{Q} , \mathbb{R} i \mathbb{C} . Oni su tačni i u strukturama prirodnih brojeva \mathbb{N} ukoliko u njima ne očestruje simbol operacije oduzimanja, $-$.

$$1^o \quad (x+y)^2 = x^2 + 2xy + y^2$$

$$2^o \quad x^2 - y^2 = (x-y)(x+y)$$

$$3^o \quad x^3 - y^3 = (x-y)(x^2 + xy + y^2)$$

$$4^o \quad x^3 + y^3 = (x+y)(x^2 - xy + y^2)$$

$$5^o \quad x^3 + y^3 + z^3 = (x+y+z)(x^2 + y^2 + z^2 - xy - xz - yz) + 3xyz$$

$$6^o \quad x^n - y^n = (x-y)(x^{n-1} + x^{n-2}y + x^{n-3}y^2 + \dots + xy^{n-2} + y^{n-1}), \quad n \in \mathbb{N}, n \geq 2.$$

$$7^o \quad x^{2n+1} + y^{2n+1} = (x+y)(x^{2n} + x^{2n-1}y + x^{2n-2}y^2 + \dots + xy^{2n-1} + y^{2n}), \quad n \in \mathbb{N}, n \geq 1.$$

8^o Binomna formula (Njutnov binomni obrazac):

$$(x+y)^n = x^n + \binom{n}{1} x^{n-1}y + \binom{n}{2} x^{n-2}y^2 + \dots + \binom{n}{n-1} xy^{n-1} + y^n, \quad n \geq 1, n \in \mathbb{N}.$$

Uvode se $\binom{n}{k} = \frac{n!}{k!(n-k)!}$ binomni koeficijenti.

Za binomne koeficijente takođe se koristi oznaka C_n^k . Dakle $C_n^k = \binom{n}{k}$.

$n! \stackrel{\text{def}}{=} 1 \cdot 2 \cdot 3 \cdots n, \quad n \geq 1, \quad 0! \stackrel{\text{def}}{=} 1, \quad \text{Dakle } 3! = 1 \cdot 2 \cdot 3 = 6.$

Formule 6^o, 7^o i 8^o možemo zapisati i ovako:

$$6'. \quad x^n - y^n = (x-y) \sum_{i=1}^{n-1} x^{n-i} y^{i-1}$$

$$7'. \quad x^{2n+1} + y^{2n+1} = (x+y) \sum_{k=0}^{2n} (-1)^k x^{2n-k} y^k$$

$$8'. \quad (x+y)^n = \sum_{i=0}^n \binom{n}{i} x^i y^{n-i}, \quad \text{Uzimamo da je } \binom{n}{0} = 1, \quad \binom{n}{n} = 1.$$

Primeri 1. Uzimajući u 6^o $x=1$, $y=t$, dolijemo

$$1+t+t^2+\dots+t^{n-1} = \frac{1-t^n}{1-t}$$

2. Stavljajući $x=1$, $y=t$ u 7^o nalazimo

$$1-t+t^2+t^3+\dots+t^{2n-1}+t^{2n} = \frac{1-t^{2n+1}}{1-t},$$

Primelimo da se identitet 7° dolija iz identiteta 6 ako se n zameni sa $2n+1$ i y sa $-y$.

3. Ako uzmemo da je $x=1$, $y=t$, iz binomne formule dolijamo

$$(1+t)^n = \sum_{k=0}^n \binom{n}{k} t^k$$

4. Ako u binomnoj formuli uzmemo $x=1$, $y=1$, dolijamo

$$\binom{n}{0} + \binom{n}{1} + \binom{n}{2} + \dots + \binom{n}{n-1} + \binom{n}{n} = 2^n.$$

Slično, ako je $x=1$, $y=-1$ dolijamo:

$$\sum_{k=0}^n (-1)^k \binom{n}{k} = 0.$$

Takođe, $(1+t)^n = \sum_{i=0}^n \binom{n}{i} t^i$.

Kao je $(t+1)^n = \sum_{i=0}^n \binom{n}{i} t^{n-i} = \sum_{j=0}^n \binom{n}{n-j} t^{n-j} = \sum_{i=0}^n \binom{n}{n-i} t^i$ upozdravljeno
koeficijenata uz t^{n-i} u prethodnoj formuli nalazimo:

$$\binom{n}{i} = \binom{n}{n-i}.$$

5. Iz identiteta 5° nalazimo:

Ako je $x+y+z=0$ tada $x^3+y^3+z^3=3xyz$, što zapisujemo i ovako:

○ 130

$$x+y+z=0 \Rightarrow x^3+y^3+z^3=3xyz.$$

Svi identiteti 1° - 8° su pa i mnogi drugi, posledice su međutim osnovnih algebarskih identiteti koje nazivamo i algebarskim zakonima. To su

- (1) $(x+y)+z = x+(y+z)$, asocijativni zakon (u aditivnoj formi)
- (2) $x+y=y+x$, komutativni zakon
- (3) $xx+0x=x$, zakon neutralnog elementa
- (4) $x+x=0$, zakon suprotnog elementa.

Svaka algebarska struktura \mathbf{A} na kojoj su definisane algebarske operacije $+$; $-$; \cdot i postoji konstanta 0 takođe

$\mathbf{A} = (\mathbf{A}, +, -, \cdot, 0)$, i u kojoj svi identiteti (1) - (4) nisu se Abelovom ili komutativnom grupom. Gde je \mathbf{A} domen algebrije \mathbf{A} , daće svi na kojim su definisane operacije $+, \cdot$: $a \in \mathbf{A}$.

(9)

Dakle, algebre $(\mathbb{Z}, +, -, 0)$, $(\mathbb{Q}, +, -, 0)$, $(\mathbb{R}, +, -, 0)$, $(\mathbb{C}, +, -, 0)$ su Abelove grupe. Njih takođe nazivamo aditivnim delovima srednjih struktura \mathbb{Z} , \mathbb{Q} , \mathbb{R} , \mathbb{C} .

Govorimo o množenju u obliku glase:

$$(1') (x \cdot y) \cdot z = x \cdot (y \cdot z)$$

$$(2') x \cdot y = y \cdot x$$

$$(3') x \cdot 1 = x$$

$$(4') x \cdot x^{-1} = 1$$

Dakle, $(\mathbb{R} \setminus \{0\}, \cdot, -1, 1)$ i $(\mathbb{C} \setminus \{0\}, \cdot, -1, 1)$ su takođe Abelove ili komutativne grupe.

Ima i drugih algebarskih struktura koje nisu brojevne/rizode ali zaderajaju one zakone. Takav primer je način geometrijskih vektora u ravnini zajedno sa uobičajenom operacijom sabiranja vektora, operacija množenja vektora i konstantom: 0 - vektor.



Komutativni prsteni u algebri $A = (A, +, -, \cdot, 0, 1)$ koje zadovoljavaju sledeće zakone:

$$(x+y)+z = x+(y+z)$$

$$x+y = y+x$$

$$x+0 = x$$

$$x+(-x) = 0$$

$$(x \cdot y) \cdot z = x \cdot (y \cdot z)$$

$$x \cdot y = y \cdot x$$

$$x \cdot 1 = x$$

$$x \cdot (y+z) = (x \cdot y) + (x \cdot z) \quad - \text{distributivni zakon}$$

Uzmimo da je $x-y \stackrel{\text{def}}{=} x+(-y)$.

Dakle, $(\mathbb{Z}, +, -, \cdot, 0, 1)$ je komutativan prsten (sa jedinicom 1).

Najzad, slijedi da komutativni prsteni koji zadovoljavaju i ovu aksiju:

$$x \neq 0 \Rightarrow \exists y (x \cdot y = 1).$$

ili $x \neq 0 \Rightarrow x \cdot x^{-1} = 1$ čime je uvedena operacija inverzne elemente.

Strukture \mathbb{Q} , \mathbb{R} , \mathbb{C} u polja.

Primer U svakom polju vare sledeći identiteti.

$$(a) 0 \cdot x = x, \quad x \cdot 0 = -x, \quad (c) (-x) \cdot y = -(x \cdot y)$$

$$(d) x^2 - y^2 = (x-y)(x+y).$$

Dоказ (a) $0+0=0, \quad (0+0) \cdot x = 0 \cdot x, \quad 0 \cdot x + 0 \cdot x = 0 \cdot x$

$$0 \cdot x + (0 \cdot x + 0 \cdot x) = -(0 \cdot x) + 0 \cdot x$$

$$(-(0 \cdot x) + 0 \cdot x) + (0 \cdot x) = 0$$

$$(b) 1+(-1)=0, \quad (1+(-1))x = 0 \cdot x, \quad 1 \cdot x + (-1) \cdot x = 0,$$

$$x + (-1) \cdot x = 0, \quad (-x) + (x + (-1) \cdot x) = (-x) + 0,$$

$$(c) \text{ slično kao (b).} \quad ((-x) + x) + (-1) \cdot x = -x, \quad 0 + (-1) \cdot x = -x, \quad (-1) \cdot x = x.$$

$$(d) (x-y)(x+y) = x \cdot (x+y) + (-y)(x+y)$$

$$= (x \cdot x + x \cdot y) + ((-y) \cdot x + (-y) \cdot y)$$

$$= (x^2 + x \cdot y) + ((-y \cdot x) + (-y \cdot y))$$

$$= x^2 + (x \cdot y + (-x \cdot y) + (-y^2)))$$

$$= x^2 + ((x \cdot y + (-x \cdot y)) + (-y^2))$$

$$= x^2 + (0 + (-y^2)) = x^2 + (-y^2)$$

$$= x^2 - y^2.$$

Uredeni stupovi

Relacija redenja \leq na \mathbb{R} zadovoljava sledeće uslove

$x \leq x$, refleksivnost

$x \leq y \wedge y \leq z \Rightarrow x \leq z$, antisimetričnost

$(x \leq y \wedge y \leq z) \Rightarrow x \leq z$, transitivnost

$x \leq y \vee y \leq x$, linearnost.

Kako da je (\mathbb{R}, \leq) linearno uređen sump.

Falnote vari:

$$x \leq y \Rightarrow x+z \leq y+z$$

$$x \leq y \wedge 0 \leq z \Rightarrow x \cdot z \leq y \cdot z$$

Uredenje \leq je saglasno sa aritmetičkim operacijama + i \cdot .

Struktura $(\mathbb{R}, +, -, \cdot, \leq, 0, 1)$ najvam o uređenim poljima.

Literatura: Algebra I, Ž. Kujaglović, Virtuelna biblioteka

Matematička indukcija i rekurzija

čl

Matematička indukcija predstavlja važan i moćan metod za dokazivanje tvrdjenja koja se odnose na prirodne brojeve. Ona priznatiči je sledećeg stajista skupa prirodnih brojeva N .

Neka je $S \subseteq N$ i pretpostavimo da skup S ima sledeće dve osobine:

- (1) $0 \in S$
- (2) za svaki n , ako $n \in S$ tada $n+1 \in S$.

Tada $S = N$.

Zaista, prema (1) $0 \in S$, dok prema (2) tada je $1 \in S$. Opet primenjujući (2) nalazimo $2 \in S$; tako redom $3, 4, \dots \in S$, tj. pretpostavljajući (2) nalazimo $3 = N$.
Pretpostavimo da je $\varphi(n)$ formula koja se odnosi na prirodne brojeve. Ako je $S = \{n \in N \mid \varphi(n)\}$, tj. S je skup svih prirodnih brojeva n za koje važi $\varphi(n)$. Tada se prethodna stajista skupa S mogu preizraziti pomoću formule $\varphi(n)$ na sledeći način:

Princip matematičke indukcije

Neka je $\varphi(n)$ aritmetički iskaz. Pretpostavimo da za $\varphi(n)$ važi:

1. $\varphi(0)$ baza indukcije

2. $\forall n (\varphi(n) \Rightarrow \varphi(n+1))$ induktivni korak

Tada je $\varphi(n)$ istinito za svaki prirodan broj n .

Dakle iz principa matematičke indukcije priznatiči sledeće pravilo izvodenja

$$(I) \quad \frac{\varphi(0), \quad \forall n (\varphi(n) \Rightarrow \varphi(n+1))}{\forall n \varphi(n)}$$

Ako je tvrdjenje $\forall n \varphi(n)$ dekorano opštim ovog pravila izvodenja, karičemo da je $\forall n \varphi(n)$ dokazano matematičkom indukcijom, odnosno indukcijom.

* Za takvu formula karičemo da je aritmetički iskaz.

Pomenimo da su vrednosti promenljive u prirodnim brojevima.

Dakle u induktivnom dokazu tvrdnje $\forall n \varphi(n)$, neophodno je proveriti (dokazati)

bazu indukcije: $\varphi(0)$

induktivni korak: za proizvoljan prirodan broj n , a

$\varphi(n)$ posledici $\varphi(n+1)$. U ovom slučaju iškaz $\varphi(n)$ nazivamo induktivnom hipotezom.

Zaužinčan je: $\varphi(n)$ je istinito za svaki prirodan broj n .

Primer 1 $2^n \geq n$.

Neka je $\varphi(n)$ formula $2^n \geq n$.

$\varphi(0)$: $2^0 \geq 0$, što je tačno, jer $2^0 = 1$.

Induktivni korak: Neka je $n \in N$ i predstavimo $\varphi(n)$, tj. da je $2^n \geq n$. Možemo učeti $n \geq 1$, jer smo tvrdnje provjerili za $n=0$.

$$\text{Otada } 2 \cdot 2^{n+1} = 2 \cdot 2^n \geq 2n \geq n+1$$

Prije induktivne hipoteze $2^n \geq n$ i da smo predstavili $n \geq 1$.
Zaužinčimo $\forall n \varphi(n)$, tj. da je proizvoljan prirodan broj n $2^n \geq n$.

Primer 2. $0+1+2+3+\dots+n = \frac{n(n+1)}{2}$

$$\text{U ovom slučaju } \varphi(n) \text{ je } \sum_{i=0}^n i = \frac{n(n+1)}{2}$$

Kako je $\sum_{i=0}^0 i = 0$: $\frac{0(0+1)}{2} = 0$ to $\varphi(0)$ važi.

Neka je $n \in N$ i predstavimo $\varphi(n)$ tj. $\sum_{i=0}^n i = \frac{n(n+1)}{2}$. Otada

$$\sum_{i=0}^{n+1} i = \sum_{i=0}^n i + (n+1) = \frac{n(n+1)}{2} + (n+1) = \frac{(n+1)((n+1)+1)}{2}$$

Dakle doberali smo da za proizvoljan n važi implikacija

$\varphi(n) \Rightarrow \varphi(n+1)$. Prema indukciji sledi $\forall n \varphi(n)$, tj.

$$\sum_{i=0}^n i = \frac{n(n+1)}{2}, n \in N.$$

Napomena Broj identitet može se dokazati direktno:

$$\begin{aligned} \text{Za n paran} \quad 1+2+3+\dots+(n-1)+n &= (1+n)+(2+(n-1))+(3+(n-2))+\dots+(\frac{n}{2}+(\frac{n}{2}+1)) \\ &= \frac{n}{2}(n+1) \end{aligned}$$

Za n neparan

$$\begin{aligned} 1+2+3+\dots+(n-1)+n &= (1+n)+(2+(n-1))+\dots+(\frac{n-1}{2}+(\frac{n+1}{2}+1)) + \frac{n+1}{2} = \\ &= \frac{n-1}{2}(n+1) + \frac{n+1}{2} = \frac{n(n+1)}{2} \end{aligned}$$

U dokazu baze indukcije nije obavezno da se pretpostavi $n=0$. Ako je baza indukcije $\varphi(h_0)$ už ostale pretpostavke induktivnog dokaza zauzimajuće da $\varphi(n)$ važi za $n \geq h_0$, tj. $(\forall n \geq h_0) \varphi(n)$.

Primer 3 $n^2 \geq n+3$

Dokaz Neka je $\varphi(n)$: $n^2 \geq n+3$.

Kako je $\varphi(3)$: $3^2 \geq 3+3$, to je $\varphi(3)$ ishtvano.

Pretpostavimo induktivnu hipotezu $n^2 \geq n+3$.

Onda, uoziskeni induktivna hipotezu malozimo

$$(n+1)^2 = n^2 + 2n + 1 \geq (n+3) + 2n + 1 \geq 3n + 4 \geq n+4 = (n+1) + 3.$$

Uvjet je dokazan: za svaki prirodni broj $n \geq 3$, $n^2 \geq n+3$.

Primetimo da iskrije $\varphi(0)$, $\varphi(1)$ i $\varphi(2)$ nisu tacni.

Primer 4 Dokazati $(1+2+3+\dots+n)^2 = 1^3 + 2^3 + \dots + n^3$

Dokaz Prema Primernu 2, $1+2+3+\dots+n = \frac{n(n+1)}{2}$, daže, dovoljno je dokazati da je $\varphi(n)$: $1^3 + 2^3 + 3^3 + \dots + n^3 = \frac{n^2(n+1)^2}{4}$.

$\varphi(1)$ se trijedno proverava, ta pretpostavka induktivne hipoteze $\sum_{i=1}^n i^3 = \frac{n^2(n+1)^2}{4}$. Onda, kada je $\varphi(n)$ ishtvano

$$\begin{aligned} \sum_{i=1}^{n+1} i^3 &= \sum_{i=1}^n i^3 + (n+1)^3 = \frac{n^2(n+1)^2}{4} + (n+1)^3 = \frac{(n+1)^2}{4} (n^2 + 4(n+1)) \\ &= \frac{(n+1)^2(n+2)^2}{4} \end{aligned}$$

tj. doberali smo $\varphi(n+1)$ ($\varphi(n) \Rightarrow \varphi(n+1)$), čime je i trijedno $\varphi(n+1)$.

Primer 5 (Moavrov obrazac). $(\cos \varphi + i \sin \varphi)^n = \cos(n\varphi) + i \sin(n\varphi)$, $i^2 = -1$.

Dokaz Tvorjenje očigledno važi za $n=1$.

Pretpostavimo induktivnu hipotezu, $(\cos \varphi + i \sin \varphi)^n = \cos(n\varphi) + i \sin(n\varphi)$. Onda

$$\begin{aligned} (\cos \varphi + i \sin \varphi)^{n+1} &= (\cos \varphi + i \sin \varphi)^n (\cos \varphi + i \sin \varphi) = (\cos(n\varphi) + i \sin(n\varphi)) (\cos \varphi + i \sin \varphi) \\ &= \cos(n\varphi) \cos \varphi - \sin(n\varphi) \sin \varphi + i(\cos(n\varphi) \sin \varphi + \sin(n\varphi) \cos \varphi) \\ &= \cos(n\varphi + \varphi) + i \sin(n\varphi + \varphi) = \cos((n+1)\varphi) + i \sin((n+1)\varphi). \end{aligned}$$

Dakle dokazali smo: Ako treba je varij za m onda ono varij itci niti, n je proizvodjan prirodan broj. Otkle, prema indukciji Moaror akceptac varij za svaki prirodan broj m.

Aritmetička i geometrijska sredina

Neka su a_1, a_2, \dots, a_n pozitivni realni brojevi. Tada se

$$A(a_1, a_2, \dots, a_n) = \frac{a_1 + a_2 + \dots + a_n}{n} \quad \text{naziva aritmetičkom sredinom brojeva } a_1, a_2, \dots, a_n.$$

$$G(a_1, a_2, \dots, a_n) = \sqrt[n]{a_1 a_2 \dots a_n} \quad \text{geometrijskom sredinom}$$

$$H(a_1, a_2, \dots, a_n) = \frac{n}{\frac{1}{a_1} + \frac{1}{a_2} + \dots + \frac{1}{a_n}} \quad \text{harmonijskom sredinom i}$$

$$K(a_1, a_2, \dots, a_n) = \sqrt{\frac{a_1^2 + a_2^2 + \dots + a_n^2}{n}} \quad \text{kvadratnom sredinom.}$$

Dokazavamo da važe sledeće nejednakosti za $n \geq 2$.

$$\underline{2.4.1.} \quad H(a_1, a_2, \dots, a_n) \leq G(a_1, a_2, \dots, a_n) \leq A(a_1, a_2, \dots, a_n) \leq K(a_1, a_2, \dots, a_n).$$

Ako negde u ovom nizu varij jednakost, na primer $A(a_1, a_2, \dots, a_n) = G(a_1, a_2, \dots, a_n)$, tada $a_1 = a_2 = \dots = a_n$.

$$\text{Dokazujemo } G(a_1, a_2, \dots, a_n) \leq A(a_1, a_2, \dots, a_n).$$

Slučaj $n=2$ Kao je $(x-y)^2 \geq 0$ odmah možemo $x^2 + y^2 \geq 2xy$. S obzirom da smo pretpostavili $a_1, a_2 > 0$, postaje $x, y \in \mathbb{R}$ tako da, po $a_1 = x^2, a_2 = y^2$, dobije $a_1 + a_2 \geq 2\sqrt{a_1 a_2}$, tj. $G(a_1, a_2) \leq A(a_1, a_2)$.

Postoji jednostavan dokaz i za $n=3$: Neka su $x, y, z \in \mathbb{R}^+$. Tada

$$x^2 + y^2 \geq 2xy$$

$$x^2 + z^2 \geq 2xz$$

$$y^2 + z^2 \geq 2yz$$

Suvišnjem artih nejednakosti možemo $x^2 + y^2 + z^2 \geq xy + xz + yz$, tj.

$$x^2 + y^2 + z^2 - xy - xz - yz \geq 0.$$

S obzirom na identitet $x^2 + y^2 + z^2 - xy - xz - yz = \frac{1}{2}((x-y)^2 + (x-z)^2 + (y-z)^2)$

$$x^2 + y^2 + z^2 - xy - xz - yz = \frac{1}{2}((x-y)^2 + (x-z)^2 + (y-z)^2) \geq 0$$

$$x^2 + y^2 + z^2 - xy - xz - yz \geq 0$$

Neka su $a_1, a_2, a_3 \in \mathbb{R}^+$. Tada postaje $x, y, z \in \mathbb{R}^+$ takvi da je $a_1 = x^3, a_2 = y^3, a_3 = z^3$, pa prema prethodnoj dolijevaj nejednakost malatko

$$G(a_1, a_2, a_3) \leq A(a_1, a_2, a_3).$$

Nejednakost $G(a_1, a_2, a_3, a_4) \leq A(a_1, a_2, a_3, a_4)$ (slučaj $n=4$) lako možemo dobiti dvostrukom primenom nejednakosti $G(a_1, a_2) \leq A(a_1, a_2)$:

$$\frac{a_1 + a_2 + a_3 + a_4}{4} = \frac{\frac{a_1 + a_2}{2} + \frac{a_3 + a_4}{2}}{2} \geq \frac{\sqrt{a_1 a_2} + \sqrt{a_3 a_4}}{2} \geq \sqrt{\sqrt{a_1 a_2} \sqrt{a_3 a_4}} = \sqrt[4]{a_1 a_2 a_3 a_4}.$$

Koniteri ideja u prethodnom Aradeju malatko

$$G(a_1, \dots, a_n) \leq A(a_1, \dots, a_n) \Rightarrow G(a_1, a_2, \dots, a_n) \leq A(a_1, a_2, \dots, a_n).$$

Zaista potvrđujemo da je $G(a_1, a_2, \dots, a_n) \leq A(a_1, a_2, \dots, a_n)$ za sve $a_1, \dots, a_n \in \mathbb{R}^+$.

Tada

$$\begin{aligned} \frac{a_1 + a_2 + \dots + a_{2n}}{2n} &= \frac{\frac{a_1 + a_2 + \dots + a_n}{n} + \frac{a_{n+1} + a_{n+2} + \dots + a_{2n}}{n}}{2} \geq \frac{\sqrt[n]{a_1 \dots a_n} + \sqrt[n]{a_{n+1} \dots a_{2n}}}{2} \\ &\geq \sqrt[n]{\sqrt[n]{a_1 \dots a_n} \cdot \sqrt[n]{a_{n+1} \dots a_{2n}}} = \sqrt[2n]{a_1 a_2 \dots a_{2n}}. \end{aligned}$$

Dakle dokazali smo da vari nejednakost svede na kartezeane, geometrijske realne za $n=2, 4, 8, 16, \dots$ tj. varij.

$$(2.5.1) \quad G(a_1, a_2, \dots, a_n) \leq A(a_1, a_2, \dots, a_n), \quad n=2^k, \quad k \in \mathbb{N}^+.$$

Dokazujemo sada da ova nejednakost varij za proizvoljno n .

Kao što je došlo

Kako smo nejednakost 2.5.1 dokazali za parne brojeve ali $n=2^k$, moramo potrostiti da je $n \neq 2^k$ za svaki $k \in \mathbb{N}^+$. Neka je m neki prirodan broj tako da je $2^{m-1} < n < 2^m$ neka je $l \in \mathbb{N}^+$ takav da je $n+l=2^m$. Prema 2.5.1. važi

$$(2.5.2) \quad \frac{a_1 + a_2 + \dots + a_{2m}}{2^m} \geq (a_1 a_2 \dots a_{2m})^{\frac{1}{2^m}}$$

Neka je $a_{n+1} = a_{n+2} = \dots = a_{n+l} = \frac{a_1 + a_2 + \dots + a_n}{n}$. S uzimajući da je $n+l=2^m$ iz (2.5.2) malatko

$$\frac{n \frac{a_1 + a_2 + \dots + a_n}{n} + l \frac{a_1 + a_2 + \dots + a_n}{n}}{n+l} \geq \left(a_1 a_2 \dots a_n \left(\frac{a_1 + a_2 + \dots + a_n}{n} \right)^l \right)^{\frac{1}{n+l}}$$

Sreditavanjem ove nejednakosti dobivamo $\left(\frac{a_1 + a_2 + \dots + a_n}{n} \right)^{n+l} \geq a_1 a_2 \dots a_n \left(\frac{a_1 + a_2 + \dots + a_n}{n} \right)^l$
odakle

$$\frac{a_1 + a_2 + \dots + a_n}{n} \geq \sqrt[n]{a_1 a_2 \dots a_n}.$$

Budući je dokazana nejednakost $G(a_1, a_2, \dots, a_n) \leq A(a_1, a_2, \dots, a_n)$ za
proizvoljne pozitivne realne brojeve a_1, a_2, \dots, a_n . Onda je

$$G\left(\frac{1}{a_1}, \frac{1}{a_2}, \dots, \frac{1}{a_n}\right) \leq A\left(\frac{1}{a_1}, \frac{1}{a_2}, \dots, \frac{1}{a_n}\right) \text{ odakle se odakle dolje}.$$

$$H(a_1, a_2, \dots, a_n) \leq G(a_1, a_2, \dots, a_n).$$

Dokazimo nejednakost $A(a_1, a_2, \dots, a_n) \leq K(a_1, a_2, \dots, a_n)$, $a_1, a_2, \dots, a_n \in \mathbb{R}^+$.

Neka su $x_1, x_2, \dots, x_n \in \mathbb{R}^+$. Tada $x_i + x_j \geq 2x_i x_j$. Onde

$$(1) \quad \sum_{i=1}^n \sum_{j=1}^n (x_i^2 + x_j^2) \geq 2 \sum_{i=1}^n \sum_{j=1}^n x_i x_j.$$

$$\begin{aligned} \sum_{i=1}^n \sum_{j=1}^n (x_i^2 + x_j^2) &= \sum_{i=1}^n \left(\sum_{j=1}^n x_i^2 + \sum_{j=1}^n x_j^2 \right) = \sum_{i=1}^n (nx_i^2 + \sum_{j=1}^n x_j^2) = \\ &= \sum_{i=1}^n nx_i^2 + \sum_{i=1}^n \sum_{j=1}^n x_j^2 = n \sum_{i=1}^n x_i^2 + n \sum_{j=1}^n x_j^2 = 2n \sum_{i=1}^n x_i^2, \end{aligned}$$

$$(2) \quad \sum_{i=1}^n \sum_{j=1}^n (x_i^2 + x_j^2) = 2n \sum_{i=1}^n x_i^2.$$

$$(\sum_{i=1}^n x_i)^2 = (\sum_{i=1}^n x_i)(\sum_{i=1}^n x_i) = (\sum_{i=1}^n x_i)(\sum_{j=1}^n x_j) = \sum_{i=1}^n \sum_{j=1}^n x_i x_j,$$

$$(3) \quad (\sum_{i=1}^n x_i)^2 = \sum_{i=1}^n \sum_{j=1}^n x_i x_j.$$

Iz (1), (2) i (3) dobavimo

$$2n \sum_{i=1}^n x_i^2 \geq 2(\sum_{i=1}^n x_i)^2, \text{ tj. } \frac{1}{n} \sum_{i=1}^n x_i^2 \geq \left(\frac{1}{n} \sum_{i=1}^n x_i \right)^2. \text{ Uzmajuci } a_i = x_i$$

dolijemo $K(a_1, \dots, a_n) \geq A(a_1, \dots, a_n)$.

Dokazimo da je i jednakost $A(a_1, a_2, \dots, a_n) = G(a_1, a_2, \dots, a_n)$ ukko $a_1 = a_2 = \dots = a_n$.

Zaista, preustavimo, na primjer, $a_1 \neq a_2$. Tada $\frac{a_1 + a_2}{2} \geq \sqrt{a_1 a_2}$, odakle

$$\frac{a_1 + a_2 + \dots + a_n}{n} = \frac{\frac{a_1 + a_2}{2} + \frac{a_1 + a_2}{2} + a_3 + \dots + a_n}{n} \geq \left(\left(\frac{a_1 + a_2}{2} \right)^2 a_3 a_4 \dots a_n \right)^{\frac{1}{n}} \geq ((a_1 a_2) a_3 \dots a_n)^{\frac{1}{n+1}}.$$

Pomoću matematičke indukcije mogu se definisati i uvoditi novi matematički objekti. Tačne definicije u vežma se koristi indukcija nazyvamo i induktivnim ili rekursivnim definicijama.

Primer 1. Realni niz $x_n, n \in \mathbb{N}$, određen je sledećom rekurzivnom formulom:

- $x_0 = a, \quad x_{n+1} = x_n + d, \quad a, d$ su dati realni brojevi (takođe nazivamo aritmetičku progresiju).
- 1° Odrediti niz x_n
 - 2° Naći sumu $S = \sum_{i=0}^n x_i$.

Rешење Imamo: 1° $x_0 = a$

$$\begin{aligned} x_1 - x_0 &= d \\ x_2 - x_1 &= d \end{aligned}$$

$$x_n - x_{n-1} = d$$

Subirajući ove jednakosti mazimo

$$x_0 + (x_1 - x_0) + (x_2 - x_1) + \cdots + (x_n - x_{n-1}) = a + nd$$

i skraćivanjem odgovarajućih članova x_i u ovaj sumi mazimo
 $x_n = a + nd$.

2° Prema 1° mazimo

$$\sum_{i=0}^n x_i = \sum_{i=0}^n (a + id) = \sum_{i=0}^n a + d \sum_{i=0}^n i = (n+1)a + \frac{n(n+1)}{2}d$$

Primer 2. Odrediti apotični član realnog niza: $x_0 = a, x_{n+1} = \lambda + \mu x_n, \lambda, \mu$ su dati realni brojevi. $b_0 = 0, S = \sum_{i=0}^n x_i$

Rешење Nachimo mazolike prve članove niza x_0 :

$$1) x_0 = a, x_1 = \lambda + \mu x_0 = \lambda + \mu a, x_2 = \lambda + \mu x_1 = \lambda + \mu(\lambda + \mu a) = \lambda + 2\mu a, \dots$$

$$x_1 = \lambda + \mu x_0 = \lambda + \mu a$$

$$x_2 = \lambda + \mu x_1 = \lambda + \mu(\lambda + \mu a) = \lambda + \lambda\mu + \mu^2 a$$

$$x_3 = \lambda + \mu x_2 = \lambda + \mu(\lambda + \lambda\mu + \mu^2 a) = \lambda + \lambda\mu + \lambda\mu^2 + \mu^3 a$$

Obavde možemo naslutiti da je

$$x_n = \lambda + \lambda\mu + \lambda\mu^2 + \cdots + \lambda\mu^{n-1} + \mu^n a, \quad n = 1, 2, 3, \dots$$

$$x_n = \mu^n a + \lambda(1 + \mu + \mu^2 + \cdots + \mu^{n-1})$$

Indukcijom po n dokazujemo da je tačno:

$$n=1: \quad \lambda\mu + \lambda = \lambda + \lambda\mu = x_1$$

Pretvorimo induktivnu hipotezu $x_n = \mu^n a + \lambda(1 + \mu + \cdots + \mu^{n-1})$.

Tada $x_{n+1} = \lambda + \mu x_n = \lambda + \mu(\mu^n a + \lambda(1 + \mu + \cdots + \mu^{n-1})) = \mu^{n+1} a + \lambda(1 + \mu + \cdots + \mu^n)$

Tj. držanje var. može i za $n+1$. Prema indukciji držće var. za svaku $n \in \mathbb{N}$.

Ako je $\mu \neq 1$, vidimo da je $x_n = \mu^n a + \frac{\mu^n - 1}{\mu - 1} \lambda = a + b\mu^n$, gde $a = \frac{-\lambda}{\mu - 1}$, $b = \frac{\lambda}{\mu - 1}$.

Rekurzivna formula $x_{n+1} = \lambda + \mu x_n$ nazivamo i linearnom diferencijском jednačinom prveg reda.

Primer 3 Građanin Milivoje želi da kupi auto na kredit. Automobil košta 12000 EU, učesje je 20% od vrednosti vozila, kamata na godišnjem nivou 12% s tim da se mesečno obračunava. Milivoje želi da isplati kredit u 40 jednaka rata.

- Koliki je iznos mesečne rate?
- Kolika je ukupna kamata za ciklus dogovoren kredit?
- Ako Milivoje želi da iznos mesečne rate bude 200 EU, koliko rata treba da isplati banci?
- Kolika je najmanja moguća rata i koliko rata treba da isplati banci Milivoje?

Rješenje

Neka je

$$S = 12000 \text{ vrednost automobila}$$

r = mesečna rata

$$k = 0.12 \text{ godišnja kamata}$$

$$g = 0.01 \text{ mesečna kamata}$$

$$d = 0.2 * 12000 = 2400 \text{ učesje}$$

$$S' = S - dS = 9600 \text{ iznos kredita}$$

$$m = 40 \text{ broj rata}$$

$$x_n = \text{iznos preostalog kredita posle } n \text{ meseci.}$$

Posle $n+1$ -og meseca preostali iznos je preostali iznos iz prethodnog meseca uvećan za mesečnu kamatu minus isplaćena rata, dakle $x_{n+1} = x_n + g x_n - r$, tj:

$$x_{n+1} = (1+g)x_n - r; x_0 = S'$$

Dakle x_n je rešenje linearne diferencijalne jednacine prve reda i je nemoćite rešenje odredili u prethodnom primeru. Prema označenju iz prethodnog primera

$$d = x_0 = S'; \lambda = -r; \mu = 1+g; x_n = (d + \frac{\lambda}{\mu}) \mu^n - \frac{\lambda}{1-\mu}, \text{ tj.}$$

$$x_n = \left(S' - \frac{r}{g}\right) (1+g)^n + \frac{r}{g}$$

a). Ulaz za isplatu kredita u m rata je $x_m = 0$ (tj. preostali iznos kredita posle m isplaćenih rata je 0 EU). Dakle

$$\left(S' - \frac{r}{g}\right) (1+g)^m + \frac{r}{g} = 0, \text{ dakle je}$$

$$r = \frac{g S'}{1 - (1+g)^{-m}}$$

$$\text{U Milivojevom slučaju } r = \frac{0.01 \times 9600}{1 - 1.01^{-40}} \approx 292.37 \text{ EU}$$

b) Ukupan iznos koji je Milivoje isplatio banci je $S'' = mr$ tj. $S'' = 40 \times 292.37 = 11694.8$. Isplaćena kamata (dolži banke) je $K = S'' - S'$, u slučaju Milivoje to je $K = 11694.8 - 9600 = 2094.8 \text{ EU}$.

c) Iz uslova $x_m = 0$ mazimo

$$\left(\frac{s'}{2} - \frac{k}{2} \right) (1+z)^m + \frac{k}{2} = 0, \text{ adakle } (1+z)^{-m} = 1 - \frac{2s'}{k} \text{ tj.}$$

$$m = -\frac{\ln(1-2s'/k)}{\ln(1+z)}$$

U slučaju Milivaja to je $m = -\frac{\ln(1-0.01 \cdot 9600/200)}{\ln(1+0.01)} = 65,72$

Dakle Milivaj treba da isplati 65 rate po 200 EU i 66. zaku u iznosu 144 EU.

d) $r = \frac{2s'}{1-(1+z)^{-m}} > s'$, jer $1-(1+z)^{-m} < 1$. S obzirom da je

$\lim_{m \rightarrow \infty} (1+z)^{-m} = 0$, ali $(1+z)^{-m} > 0$ za sve $m \in \mathbb{N}$, granica $r_0 = s'$ se ne može dostići ali može se proizvodjivo približiti.

U Milivajevom slučaju $r_0 = s' = 0.01 \cdot 9600 = 96$ EU. Uz ratku $r_0 = 96$ EU Milivaj će isplaćao kamatu, glavnici daga nikad ne bi isplatio.

Napomena 1 Banke na svojim Internet stranicama imaju tзв. kreditne kalkulatorne koje izvode ovaj račun.

Napomena 2. Izbac kreditne rate ulično se računa na 2 decimala, barem da je uveća malim kreditima. U Milivajevom slučaju izbac rate na 6 decimala je $r' = 292.373740$, pa imamo razliku $\delta = r' - r = 0.003740$.

Poznat je primer jednog programera u nekoj banci (ištakni slučaj) da je na svog računu učinio novac od banke tj. od njene uljenjata. Neki teži programer napravio je "popravku" u softveru banke pomocu kojeg se automatski isplaćuju rate sa računa uljenjata na račun banke.

Popravka je bila u tome što se sa računa uljenjata skratio ~~razliku između izlazne rate~~ i nos rate računat na 6 decimala, a uplativac izlazi banci računat na 2 decimala. Velike banke u svakom trenutku imaju po nešto drugačije kredite, pa i miliona kreditnih uljenjata. Na primer, ako banka ima 300 000 kreditnih uljenjata, "vesti" programer je ostvario kako svakog meseca dodatni prihod od preko 1100 EU uz ~~pretpostavku~~ da je prosenična mesečna mesečne rate baš Milivaj. "Vesti" programer je otkriven i osuden.

Napomena 3. Banke imaju dobro razvijene metode za pouznavanje gubitaka od otvorenih i neotvorenih prevara, ali i od gubica nastalih iz "poklonjene" razlike Milivaj $\delta = r' - r = 0.003740$. Omljena metoda je uverljiva kamata. Ako je projektovana kamata $K = 12\%$, kamata sa kojom se izlaci ispred uljetka je, na primer, $K' = 12.2\%$.

Primjer 4 Neka je $S = \{l_1, l_2, \dots, l_n\}$ skup od n pravih u ravnini tako da je

- 1° Ako $p, q \in S$, $p \neq q$, tada $p \cap q$ nisu paralelne, dakle suke
- 2° dve prave, iž. suku. S , seku se.
- 3° Ako su $p, q, r \in S$ različite prave tada se ne preklapaju u istoj presjeku pravih $p \cap q$. Drugim rečima nikako neće prave iz S ne preklapati kroz istu tačku.

Neka je k_n broj konačnih delova i b_n broj beskonačnih delova ravnini koje te prave određuju. Odrediti k_n , b_n i ukupni broj delova ravnini određenih ovim pravama. Šta je vrednost k_4 ili b_4 ?

Napomena U ovom slučaju delovi ravnini smatra se povezani stoga X ograničen plavama iz S : ako su A, B tačke iz X , tada plavi AB ne pleseca miti jednu pravu i to samo u niti jednoj pravu.

$$n=1$$

$$k_1=0, b_1=2$$

$$n=2$$

$$k_2=0, k_2=4$$

$$n=3$$

$$k_3=1, b_3=6$$

$$n=4$$

$$k_4=3, b_4=8$$

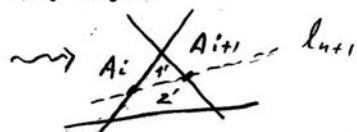
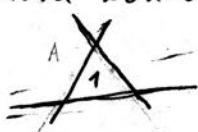
Neka je dato $n+1$ -pravih $l_1, l_2, \dots, l_n, l_{n+1}$

tako da zadovoljavaju uslove zadatka.

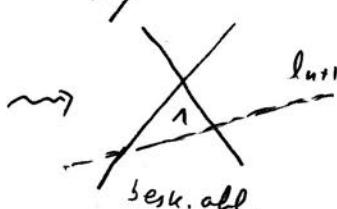
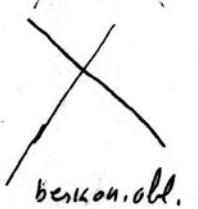
Tada prave l_1, l_2, \dots, l_n određuju n presečnih tačaka A_1, A_2, \dots, A_n na l_{n+1} .



i $n-1$ konačnih segmenta $A_i A_{i+1}$, $1 \leq i < n$. Svaki segment određuje novu konačnu oblast:



l_{n+1} deli postojajuću oblast 1 na dva dela 1' i 2' ili



l_{n+1} deli postojajuću beskonačnu oblast na dva dela, jednu konačnu i jednu beskonačnu.

Dakle raspodjeljanjem $n+1$ -ve pravе l_{n+1} u ravan proizvodi se $n-1$ novih konačnih oblasti, tj.

$$k_{n+1} = k_n + (n-1), k_1=0 \text{ slično}$$

$$b_{n+1} = b_n + 2, b_1=2$$

6. fuda

$$\sum_{i=1}^n k_{i+1} = \sum_{i=1}^n (k_i + (i-1)), \text{ tj.}$$

$$\sum_{i=2}^{n+1} k_i = \sum_{i=1}^n k_i + \sum_{i=1}^n (i-1), \text{ adauje}$$

$$k_{n+1} + \sum_{i=2}^n k_i = k_1 + \sum_{i=2}^n k_i + \frac{n(n-1)}{2}, \text{ adauje } k_{n+1} = \frac{n(n-1)}{2}, \text{ tj.}$$

$$k_n = \frac{(n-1)(n-2)}{2}, \quad n=1, 2, \dots \quad \text{pištivo}$$

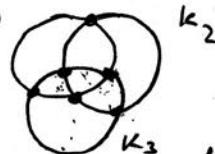
$$b_n = 2n.$$

$$m_n = k_n + b_n = \frac{(n-1)(n-2)}{2} + 2n.$$

$$k_n < b_n \quad \text{za } 1 \leq n \leq 6$$

$$k_n > b_n \quad \text{za } n \geq 7.$$

Zadatak Dato je n kružica kojim "M, apštem međusobnom paljenju, tj. strana dva ugla sreću se tačko u dve tačke, mikaje tri kružnice ne prolaze kroz istu tačku.



Odrediti k_n broj konacnih delova ravnih upe odredujućih n kružica.

Napomena: Bude se rad delova ravnih podrazumeva slup X sa osobinom: da su $A, B \in X$, tada postoji put A tačke A u tačku B koji ne preseca niti jednu ostalostku kružnica

Uputstvo Posmatrati presечne tačke i deonice među navedenih tačaka na n+1 kružnicu K_{n+1} koje određuju prethodni članovi miza K_1, K_2, \dots, K_n .

$$k_{n+1} = k_n + 2n; \quad k_{n+1} = 1 + 2 \frac{n(n+1)}{2}; \quad k_n = 1 + n(n-1)$$

Druge varijante indukcije i napoštenja rezervirane pogledati:

Ž. Aranjmanici, Algebra 1

D. Mitrinović, Indukcija, binomna formula, kombinatorika