

Петар Васић, Братислав Иричанин, Мирко Јовановић,
Бранко Мапешевић, Татјана Маџаревић, Бојана Михаиловић,
Зоран Радосављевић, Слободан Симић, Драгош Цветковић

ЗБИРКА ЗАДАТКА ИЗ АЛГЕБРЕ

(први део)

пето издање

Академска мисао
Београд, 2004.

Петар Васић, Братислав Иричанин, Мирко Јовановић,
Бранко Малешевић, Ђатана Маџаревић, Ђојана Михаиловић,
Зоран Радосављевић, Слободан Симић, Драгош Цветковић

ЗБИРКА ЗАДАТКА ИЗ АЛГЕБРЕ

(први део)

пето издање

Редаунзенти
Др Немања Доличанин
Др Зоран Шами

Издавач
АКАДЕМСКА МИСАС
Бул. краља Александра 73, Београд

Штампа
Завод за ГТ ТМФ Београд

Тираж
300 примерака

ISBN 86-7466-122-X

Сва права јадржавају аутори. Губитак или у целости, нити њедан ћен
део, не смо били разрешени да га преведемо или искоришћено у било којој
форми, електронској или механичкој, укључујући фотокопирање, снимање
или складиштење информација, без пратљивог одобрета и изричите
писане сагласности аутора.
Свако евентуално крешење овог уговорења сматра се повредом
ауторског права и подлеже законском санкцијесанку.

САДРЖАЈ

| | |
|---|-----|
| Предговор | VII |
| Предговор првом издању | IX |
| Основне ознаке | XI |
| Рецензенти | |
| 0. Увод | 1 |
| 1. Boole-ове алгебре | 43 |
| 2. Квантификаторски рачун првог реда | 75 |
| 3. Комбинаторика и графови | 95 |
| 3. 1. Комбинаторика | 97 |
| 3. 2. Теорија графова | 129 |
| 4. Општа алгебра | 149 |
| 4. 1. Алгебарске структуре са једном операцијом . | 151 |
| 4. 2. Прстени и поља | 195 |
| 4. 3. Комплексни бројеви | 213 |
| 5. Полиноми и рационалне функције | 239 |
| 5. 1. Полиноми | 241 |
| 5. 2. Рационалне функције | 291 |
| Литература | 301 |



ПРЕДГОВОР

ТРЕЋИ ИЗДАЊУ

У трећем издању ове Збирке отклоњене су све примећене грешке, а на појединим местима извршene су мање модификације текста.

Аутори подсећају да је ово прво издање ове Збирке које се појављује после смрти проф. Петра М. Васића, дугогодишњег шефа Катедре за математику ЕГФ-а. Проф. Васић био је наш истакнути математичар и аутор великог броја математичких књига и његово велико искуство које је преносио на млађе сараднике извршило је знатан утицај на физиономију ове књиге.

Београд, новембра 1998. год.

Аутори

ПРЕДГОВОР ДРУГОМ ИЗДАЊУ

Пол нешто измененим насловом пред читаоцима је друго, значно прерадено и допunjeno издање књиге која се пре неку-
не две године појавила под насловом "Збирка задатака из мате-
матике I – алгебра, I део" у издању Електротехничког факултета у Београду. Чинила са је тираж првог издана брзо распро-
дат, као и да је у међувремену објављен и други део књиге (ко-
ји обухвата задатке из линеарне алгебре и комбиноване задат-
ке), охрабрила је ауторе у намери да припреме ново издање пр-
вог дела ове збирке задатака, и то тако што би се целокупан

текст првог издана критички прегледао и прерадио и садрјај до-
пуни оним поглављима и задацима који су, по мишљењу коришника
и самих аутора, недостајали у првом издању.

Због тога је написано ново, уводно поглавље, које представљају спону између елементарне математике и основних појмова више математике неопходних студенту прве године за не-
сметано праћење наставе. Затим, уз поглавље о полиномима додат је посебан одељак о рационалним функцијама. Сва поглавља су проширина са више нових задатака, тако да је сада укупан број задатака 620, 185 више него у првом издању, а неким задацима из првог издана приодodata су и решења. Комплетан текст пажљиво је прегледан и, да би био што јаснији, на појединим местима прерађен, а отклоњене су и све примене грешке.

Ауторима претходног издана сада се приклучио и Б. Малешевић, асистент - приправник Катедре за примењену математику Електротехничког факултета у Београду. Као и код првог издана, редактор текста био је Зоран Радосављевић.

Рецензентима, проф. др Ђемалу Доличанину и доц. др Радоју Вукомановићу аутори дугују посебну захвалност за савете и подршку која је у окваком послу увек драгоценна.

Аутори захваљују колеги С. Јелићићу, дипл. математичару, на помоћи у коректури текста.

У техничкој припреми рукописа за штампу учествовали су Д. Пејаков, И. Тодоровић и А. Војничић, студенти Електротехничког факултета, на чemu им аутори изражавају своју захвалност. Завршну обраду текста извршио је Братислав Иричанин.

Захвалност аутора припада и издавачу, предузану "Гроскиниг", за успешну сарадњу у издавању ове књиге.

Београд, децембра 1994. год.

Аутори

ПРЕДГОВОР

ПРОМИЗДАНУ

Садржи разноврсне задатке везане за оне области и појмове који представљају спону између елементарне математике и основних појмова више математике неопходних студенту прве године за не-
сметано праћење наставе. Затим, уз поглавље о полиномима додат је посебан одељак о рационалним функцијама. Сва поглавља су проширина са више нових задатака, тако да је сада укупан број задатака 620, 185 више него у првом издању, а неким задацима из првог издана приодodata су и решења. Комплетан текст пажљиво је прегледан и, да би био што јаснији, на појединим местима прерађен, а отклоњене су и све примене грешке.

Књига чији први део читалац има у рукама намењена је студентима I године Електротехничког факултета у Београду. Намење, откако се настава математике на овом факултету изводи по новим наставним програмима, значајно изменењеним у односу на раније програме, осећа се недостатак одговарајућих нових збирки задатака које би подигле квалитет наставе и студентима олакша-
ле рад.

"Збирка задатака из математике I - алгебра" покрива програм предмета "Математика I" који се слуша у првом семес-
тру студија. Њен I део обухвата део градива до поглавља "Лине-
арна алгебра", док је II део у потпуности посвећен линеарној алгебри. Обележавање поглавља у I делу кореспондира са уџбеником [11] (видети списак литературе), осим у случају поглавља 5 (Полиноми). Аутори су водилирачи на књига чини целину са поменутим уџбеником и у скаком другом погледу (теоријски садр-
жај на који се основа, терминологија, ознаке) како би их читаоци користили паралелно на што једноставнији начин.

Пошто је ова збирка писана првенствено за потребе наставе, избор задатака и начин њихове презентације прилагође-
ни су тој намени. Део задатака је решен, мање или више детаљ-
но, потпуно или делимично, за један део дат је само резултат,
а преостали задаци остављени су за самостално решавање, што значи да ће читалац мочи да прво кроз све фазе које су пот-
ребне за стицање потребног знања. Поред овога, збирка садржи и
известан број тешких задатака, намењених првенствено посебно
заинтересованим читаоцима, али је, с обзиром на основну наме-
ну, њихов избор био у другом плану.

Садржај ове збирке представља, пре свега, резултат искуства аутора у томе какви и како пресентирани задаци омоту-

ћују студентима I године квалитетно и релативно брзо овладавањем новим областима математике и навикавање на високошколски ниво испитивања. Због тога ће читалац у њој наћи све оне задатке који се обично раде на часовима вежбања, али и највећи број задатака који су последњих година давани на писменим испитима.

Задаци су врло разноврсног порекла које би било тешко преизвадити, а известан број задатака је оригиналан. На крају књиге наведена је главна литература на српском језику која се препоручује читалцу за даље коришћење.

У писању ове збирке учествовали су сви наставници и сарадници Катедре за применену математику Електротехничког факултета у Београду који изводе наставу из предмета "Математика I". Редакцију текста извршио је З. Радосављевић.

Рецензентима, проф. др Темату Деличанину, проф. др Ивану Лапковићу и проф. др Милану Мерклег аутори захваљују на корисним саветима и сугестијама. Свесни свих недостатака овог првог издана књиге, аутори ће са захвалношћу примити свако указивање на грешку или предлог за побољшање текста који би дошли од стране читалаца.

У техничкој припреми рукописа за штампу учествовали су са пуно воле и уменшности студенти Електротехничког факултета Иван Тодоровић, Дарко Пејаков, Велибор Тингтор, Андреј Водићић, Јован Петровић и Јован Ружић, на чemu им аутори срдечно захваљују. Завршну обраду текста извршио је Братислав Иричанин.

Посебну захвалност аутори дугују Електротехничком факултету у Београду и његовој Комисији за издавачку делатност, који су, и у садашњим неповољним условима, омогућили број издавање ове књиге.

Уколико ова збирка задатака допринесе подизању нивоа знања наших студената и опакша им припремање испита, аутори ће сматрати да њихов труд није био узалудан.

Београд, јануара 1993. год.

ОСНОВНЕ ОЗНАКЕ

| | |
|--------------------------|---------------------------------------|
| $\mathcal{P}(A)$ | партитивни скуп скупа A |
| (x_1, x_2, \dots, x_n) | уређена n -торка |
| $A \times B$ | Descartes-ов производ |
| A^n | $A \times A \times \dots \times A$ |
| \in | елемент скупа |
| \notin | није елемент скупа |
| \subset | подскуп скупа |
| $\not\subset$ | није подскуп скупа |
| $ A $ | број елемената скупа |
| $\text{card } A$ | кардинални број, број елемената скупа |
| \cup | унија скупова |
| \cap | пресек скупова |
| \setminus | разлика скупова |
| Δ | симетрична разлика скупова |

| | |
|---------------------------------|---|
| $A, A, C(A)$ | КОМПЛЕМЕНТ СКУПА |
| $\tau(\dots)$ | ВРЕДНОСТ ИСТИНИСТВИ ТАЧНО, НЕТАЧНО |
| \wedge | КОНЈУНЦИЈА ("кеп" у Boolean-овој алгебри) ДИСЈУНЦИЈА ("кан" у Boolean-овој алгебри) НЕГАЦИЈА (КОМПЛЕМЕНТ У Boolean-овој алгебри) ИМПЛИКАЦИЈА |
| \vee | ЕКВИВАЛЕНЦИЈА |
| \neg | ЕКСПЛУЗИВНА ДИСЈУНЦИЈА |
| \Rightarrow | Sheffer-ова операција |
| \Leftrightarrow | Lukasiewicz-ева операција |
| \forall | ТАУТОЛОГИЈА, ПОСЛЕДИЦА |
| \exists | САВРШЕНА ДИСЈУНКТИВНА (КОНЈУНКТИВНА) НОР- МАЛНА ФОРМА |
| $f: X \rightarrow Y$ | УНИВЕРЗАЛНИ КВАНТИФИКАТОР (ЗА СВАКО) ЕГИСТЕЧИЈАЛНИ КВАНТИФИКАТОР (ПОСТОЈИ) ПОСТОЈИ ТАЧНО ЈЕДНО ПРЕСЛИКАВАЊЕ X У Y |
| y_x | СКУП СВИХ ПРЕСЛИКАВАЊА СКУПА X У СКУП Y |
| $\min \{ \dots \}, \max A$ | НАЈМАЊИ ОД |
| $\max \{ \dots \}, \max A$ | НАЈВЕЋИ ОД |
| NZD | НАЈВЕЋИ ЗАЈЕДНИЧКИ ДЕЛИПАЦ |
| NZS | НАЈМАЊИ ЗАЈЕДНИЧКИ САДРЖАЛАЦ |
| $[x]$ | ЦЕЛОБРОЈНИ ДЕО БРОЈА |
| $\{x\}$ | РАЗЛОМЉЕНИ ДЕО БРОЈА |
| $+_n, \cdot_n$ | САБИРАЊЕ И МНОЖЕЊЕ ПО МОДУЛУ n |
| $ $ | ДЕЛИ |
| $x \equiv y \pmod{n}$ | НЕ ДЕЛИ |
| $n \mid (x - y)$ | |
| $n!$ (ФАКТОРИЈЕЛ) | $n \cdot (n-1) \cdots 2 \cdot 1$ |
| $(2n)!!$ (ПАРНИ ФАКТОРИЈЕЛ) | $2n \cdot (2n-2) \cdots 2$ |
| $(2n-1)!!$ (НЕПАРНИ ФАКТОРИЈЕЛ) | $(2n-1) \cdot (2n-3) \cdots 1$ |
| V_n^k (\overline{V}_n^k) | БРОЈ ВАРИЈАЦИЈА (СА ПОНАВЉАЊЕМ) ОД n ЕЛЕМЕНТА КЛАСЕ k |

ГЛАВА 0.

УВОД

ЕЛЕМЕНТАРНИ ЗАДАЦИ

1. Ако су a и b реални бројеви, доказати неједнакости
$$| |a| - |b| | \leq |a + b| \leq |a| + |b|.$$
2. Доказати да за позитивне реални бројеве a и b важе неједнакости:

$$\frac{2}{\frac{1}{a} + \frac{1}{b}} \leq \sqrt{ab} \leq \frac{a+b}{2} \leq \sqrt{\frac{a^2 + b^2}{2}}.$$

Решење: Свака од ових неједнакости еквивалентна је са неједнакошћу $(a - b)^2 \geq 0$ која је очигледно тачна. Приметимо да знак једнакости важи само у случају једнакости бројева a и b .

Напомена: Наведене неједнакости указују на поредак између хармонијске, аритметичке и квадратне средине два позитивна реална броја. Видети и зад. 69.

3. Доказати да за реалне бројеве a и b важи неједнакост
$$\frac{a}{b} + \frac{b}{a} \geq 2$$
ако је $ab > 0$.
4. Доказати неједнакост

$$\frac{a}{b} + \frac{b}{c} + \frac{c}{a} \geq 3$$

за позитивне реалне бројеве a, b и c .

Решење: Претпоставимо да између бројева a, b и c важи следећи поредак: $a \leq b \leq c$. Тада важи $\frac{b}{a} \geq 1$ и $\frac{c}{b} \geq 1$; самим тим, на основу

$$\left(\frac{b}{a} - 1\right) \left(\frac{c}{b} - 1\right) \geq 0$$

добијамо неједнакост

$$\frac{c}{a} \geq \frac{b}{a} + \frac{c}{b} - 1.$$

Ако њу саберемо са неједнакостима $\frac{a}{b} + \frac{b}{a} \geq 2$ и $\frac{c}{b} + \frac{b}{c} \geq 2$ из претходног задатка, добијамо тражену неједнакост:

$$\frac{a}{b} + \frac{b}{c} + \frac{c}{a} \geq 2 + 2 - 1 = 3.$$

Ако изменеђу бројева a , b и c важи неки други поредак, показ је аналоган претходном.

5. Доказати неједнакост

$$a^2 + b^2 + c^2 \geq \frac{1}{3}$$

ако за бројеве реалне a , b и c важи једнакост $a + b + c = 1$.

6. Ако су a^2 , b^2 и c^2 узастопни чланови неке аритметичке прогресије и при том није $a^2 = b^2 = c^2$, доказати да су и $\frac{1}{b+c}$, $\frac{1}{c+a}$ и $\frac{1}{a+b}$ такође узастопни чланови неке аритметичке прогресије.

Решење: Ако су a^2 , b^2 и c^2 узастопни чланови неке аритметичке прогресије, онда је

$$c^2 - a^2 = 2(b^2 - a^2) = 2(c^2 - b^2),$$

или

$$(c-a)(c+a) = 2(b-a)(b+a) = 2(c-b)(c+b).$$

Дељењем са $(a+b)(b+c)(a+c)$ добијамо

$$\frac{c-a}{(a+b)(b+c)} = 2 \cdot \frac{b-a}{(a+c)(b+c)} = 2 \cdot \frac{c-b}{(a+b)(a+c)},$$

или

$$\frac{1}{a+b} - \frac{1}{b+c} = 2 \cdot \left(\frac{1}{c+a} - \frac{1}{b+c} \right) = 2 \left(\frac{1}{b+a} - \frac{1}{c+a} \right).$$

7. Доказати неједнакости:

$$\text{a)} \quad \frac{1}{\log_2 \pi} + \frac{1}{\log_5 \pi} > 2;$$

$$\text{б)} \quad \log_5 7 > \log_7 8.$$

$$\text{РЕШЕЊЕ: a)} \quad \frac{1}{\log_2 \pi} + \frac{1}{\log_5 \pi} = \log_{\pi} 2 + \log_{\pi} 5 = \log_{\pi} 10 > \log_{\pi} \pi^2 = 2.$$

8. Одредити све вредности реалног параметра a за које су оба решења квадратне једначине

$$x^2 - 4x - \log_{1/2} a = 0$$

реална и позитивна.

РЕШЕЊЕ: Параметар $a > 0$ одређујемо из услова да корени квадратне једначине постоје као реални бројеви, тј.

$$D = 16 + 4 \log_{1/2} a > 0,$$

и из услова да су корени позитивни бројеви, тј. из Вијет-ових веза за квадратну једначину

$$x_1 + x_2 = 4 > 0$$

$$x_1 x_2 = -\log_{1/2} a > 0.$$

Одатле закључујемо да $a \in (1, 16)$.

9. Решити у склупу \mathbb{R} неједначину

$$x^4 - 10x^2 + 9 < 0.$$

РЕШЕЊЕ: Лага неједначина еквивалентна је са

$$x^4 - 10x^2 + 25 < 16,$$

односно

$$(x^2 - 5)^2 < 16.$$

Имајући у виду да се реални квадратни корен позитивног броја a^2 дефинише као $\sqrt{a^2} = |a|$, тј. као позитиван број чија је квадрат једнак a^2 , видимо да ћемо, ако ову унутру операцију применимо на обе стране неједнакости, добити нову еквивалентну неједначину

$$|x^2 - 5| < 4,$$

која је, међутим, еквивалентна са

$$-4 < x^2 - 5 < 4.$$

Решавањем последњих неједначина добијамо:

$$x^2 - 5 > -4$$

$$\Leftrightarrow x^2 > 1$$

$$\Leftrightarrow |x| > 1$$

$$\Leftrightarrow x < -1 \text{ или } x > 1,$$

односно

$$x^2 - 5 < 4$$

$$\Leftrightarrow x^2 < 9$$

$$\Leftrightarrow |x| < 3$$

$$\Leftrightarrow -3 < x < 3.$$

Према томе, решење попазне неједначине чини унija интервала одређених са $-3 < x < -1$ и $1 < x < 3$.

10. У скупу реалних бројева решити једначину:

$$|x| + |x - 1| + |x - 2| = a$$

за разне вредности реалног параметра a .

Решење: У зависности од вредности x датога једначина постаје:

$$-x + 1 - x + 2 - x = 3 - 3x = a, \quad x \leq 0;$$

$$x + 1 - x + 2 - x = 3 - x = a, \quad 0 < x \leq 1;$$

$$x + x - 1 + 2 - x = x + 1 = a, \quad 1 < x \leq 2;$$

$$x + x - 1 + x - 2 = 3x - 3 = a, \quad 2 < x.$$

График ове криве скициран је на слици, са које се види да за:

- (i) $a < 0$: $|3a - 4| = (3a - 4)$ и $2|a| = -2a$ претходна једнакост своди се на контрадикцију $-4a = 0$;
- (ii) $a \in [0, \frac{4}{3}]$: на основу $|3a - 4| = -(3a - 4)$ и $2|a| = 2a$ једнакост се своди на идентитет $4 - a = 4 - a$;
- (iii) $a \in (\frac{4}{3}, 2)$: на основу $|3a - 4| = 3a - 4$ и $2|a| = 2a$ једнакост се своди на контрадикцију $6a = 8$.

Према томе, попазна једначина има решење

$$x = \frac{4 - a}{2\sqrt{2(2-a)}}, \quad \text{за } 0 \leq a \leq \frac{4}{3}.$$

$a < 2$ нема решења;

$a = 2$ постоји једно решење $x = 1$;

$2 < a < 3$ постоје два решења $x = 3 - a$, $x = a - 1$;

$a = 3$ постоје два решења $x = 0$, $x = 2$;

$a > 3$ постоје два решења $x = 1 - \frac{a}{3}$, $x = 1 + \frac{a}{3}$.

11. Решити једначину

$$2\sqrt{x^2 - 1} = x - \sqrt{x^2 - a},$$

где је a реалан параметар.

Решење: Двоструким квадрирањем попазну ирационалну једначину трансформишемо у квадратну једначину

$$8(2 - a)x^2 = (4 - a)^2.$$

Одагле видимо да је $a < 2$. Из попазне једначине закључујемо да је $x = 2\sqrt{x^2 - 1} + \sqrt{x^2 - a} \geq 0$, па самим тим експлицитно нализимо

$$x = \frac{4 - a}{2\sqrt{2(2-a)}}.$$

Заменом добијене вредности x у попазну једначину закључујемо да добијена вредност јесте решење ако и само ако се попазна једначина после замене своди на једначину

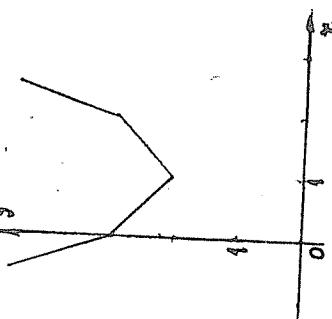
$$|3a - 4| + 2|a| = 4 - a.$$

Због тога разликујемо следеће случајеве.

(i) $a < 0$: на основу $|3a - 4| = (3a - 4)$ и $2|a| = -2a$ претходна једнакост своди се на контрадикцију $-4a = 0$;

(ii) $a \in [0, \frac{4}{3}]$: на основу $|3a - 4| = -(3a - 4)$ и $2|a| = 2a$ једнакост се своди на идентитет $4 - a = 4 - a$;

(iii) $a \in (\frac{4}{3}, 2)$: на основу $|3a - 4| = 3a - 4$ и $2|a| = 2a$ једнакост се своди на контрадикцију $6a = 8$.



12. Решити једначину:

$$\sqrt{x + 2\sqrt{x + \dots + 2\sqrt{x + 2\sqrt{3x}}}} = x,$$

узимајући при том да свих n поткорених израза јесу позитивни.

Резултат: $x = 3$.

13. Решити једначину:

$$(x+4)3^{1-|x-1|} - x = (x+1)|3^x - 1| + 3^{x+1} + 1.$$

Решење: Разликујемо следеће случајеве:

- (i) $x < 0$: на основу $x-1 < 0$ и $3^x-1 < 0$ полазна

једначина своди се на једначину

$$(2x+2)(3^x-1) = 0,$$

па добијамо решење $x = -1$;

- (ii) $0 \leq x < 1$: на основу $x-1 < 0$ и $3^x-1 \geq 0$ једначина

се своди на идентитет

$$(x+4)3^x \equiv (x+4)3^x,$$

чија је тачност ограничена само условом $x \in [0, 1)$;

- (iii) $x \geq 1$: на основу $x-1 \geq 0$ и $3^x-1 \geq 0$ једначина

се своди на

$$(x+4)(9 \cdot 3^x - 3^x) = 0,$$

па добијамо решење $x = 1$.

Значи, попазна једначина има решења $x = -1$ или $x \in [0, 1]$.

14. Решити једначину:

$$\sin(\pi \cdot \log x) + \cos(\pi \cdot \log x) = 1.$$

15. Од којих се елемената састоје следећи подскупови скупа природних бројева:

- a) $A = \{x \in \mathbb{N} : 2 \mid x\};$

- b) $B = \{x \in \mathbb{N} : 2 \nmid x\};$

- c) $C = \{x \in \mathbb{N} : 2 \nmid x \wedge 3 \nmid x \wedge x \geq 5\}.$

Резултат:

- a) $A = \{2, 4, 6, 8, \dots, 2n, \dots\},$

- b) $B = \{1, 3, 5, 7, \dots, 2n-1, \dots\},$

- c) $C = \{5, 7, 11, 13, 17, 19, 23, 25, \dots\}.$

16. Доказати да скуп простих бројева \mathbb{P} није коначан.

Решење: Претпоставимо супротно, тј. да је скуп простих бројева \mathbb{P} коначан. У том случају запишемо експлицитно скуп простих бројева $\mathbb{P} = \{p_1, p_2, \dots, p_n\}$. Посматрајмо следећи број:

$$q = p_1 \cdot p_2 \cdots p_n + 1.$$

На основу чињенице да је број q већи од сваког од бројева $p_i \in \mathbb{P}$ закључујемо да број q није елемент тог скупа, тј. да је сложен. С друге стране, за претходно одређен број q важи да при дељењу сваким од бројева $p_i \in \mathbb{P}$ добијамо остагак 1. То зна-

чи да је број q делив само самим собом и јединицом, тј. прост број. Свођењем на контрадикцију закључујемо да скуп \mathbb{P} није коначан.

17. За скупове $A = \{x : x = 6k \pm 1, k \in \mathbb{N}\}$ и $B = \mathbb{P}$ доказати да комплемент $C = C_A(B) = A \setminus B = \{25, 35, 49, \dots\}$ јесте бесконачан скуп.
- Решење: Постмаграјмо бројеве $6k+5$ ($k \in \mathbb{N}_0$) из скупа A . Тада, бирајући $k = 5j$ ($j \in \mathbb{N}_0$) добијамо бесконачно много сложених бројева $m_j = 6k_j + 5 = 6 \cdot (5j) + 5 = 5 \cdot (6j + 1)$ који припадају скупу A . Стим тим у скупу A поред бесконачног низа простих бројева постоји и комплементарни бесконачни низ сложених бројева, што је и требало доказати.

18. Ако је $A \setminus B$ разлика скупова A и B , доказати да је $A \setminus B = \emptyset \Leftrightarrow A \subseteq B$.
- Напомена: Скуп Σ_n означавамо са n и називамо га *нумералом*.

19. За подскупове A и B скупа \mathbb{N} формирајмо скуп $C = A + B = \{a + b : a \in A, b \in B\}$. Доказати да за сваки подскуп D скупа природних бројева \mathbb{N} постоје подскупови A и B скупа \mathbb{N} такви да је за скуп $C = A + B$ испуњено:
- $$C \subset D \text{ или } C \cap D = \emptyset.$$
- Решење: Уколико постоји паран број $2k$ у скупу D , довољно је изабрати $A = B = \{k\}$. Тада је $C = \{2k\} \subset D$. Ако не постоји паран број у скупу D , довољно је изабрати $A = B = \{1\}$. Тада је за скуп $C = \{2\}$ тачно да је $C \cap D = \emptyset$.

20. Да ли међу скуповима $\emptyset, \{0\}, \{\emptyset\}, \{0\} \setminus \emptyset$ има једнаких?

21. За сваки природан број n наћи n -точлани скуп Σ_n који испуњава услов да, ако x и y припадају скупу Σ_n , тада је или $x = y$, или $y \in x$.
- Решење: Приметимо да за празан скуп \emptyset (скуп без елемената) важи $\emptyset \neq \{\emptyset\}$. Самим тим тражени низ скупова Σ_n рекуривно одређујемо са:
- $$\begin{aligned} \Sigma_n &= \Sigma_{n-1} \cup \{\Sigma_{n-1}\} \quad (n \in \mathbb{N}), \\ \Sigma_0 &= \emptyset \quad (n = 0). \end{aligned}$$
- Скупови Σ_n од n елемената имају особину да садрже као елементе редом скупове $\Sigma_0, \Sigma_1, \dots, \Sigma_{n-1}$, тј. важи
- $$\Sigma = \{\Sigma_0, \Sigma_1, \dots, \Sigma_{n-1}\}.$$
- Самим тим за свако $x, y \in \Sigma_n$ важи: или $x \in y$, или $x = y$, или $y \in x$.
- Напомена: Скуп Σ_n означавамо са n и називамо га *нумералом*.
22. Одредити $\mathcal{P}^k(\emptyset)$ за $k = 1, 2, 3$.
- Решење: $\begin{aligned} \mathcal{P}^1(\emptyset) &= \mathcal{P}(\emptyset) = \{\emptyset\}; \\ \mathcal{P}^2(\emptyset) &= \mathcal{P}(\mathcal{P}(\emptyset)) = \{\emptyset, \{\emptyset\}\}; \\ \mathcal{P}^3(\emptyset) &= \mathcal{P}(\mathcal{P}^2(\emptyset)) = \{\emptyset, \{\emptyset\}, \{\{\emptyset\}\}, \{\emptyset, \{\emptyset\}\}\}. \end{aligned}$
23. Навести примере скупова који имају следеће особине:
- сваки елемент скупа X је истовремено и подскуп скупа X ;
 - сваки пар елемената скупа A_n (n је број елемената скупа A_n) испуњава услов да је један од њих елемент другог.

Резултат: а) $X = \{\emptyset\}, \mathcal{P}(X), \mathcal{P}^2(X), \dots$

- б) $A_2 = \{a, \{a\}\}, A_3 = \{a, \{a\}, \{a, \{a\}\}\},$
 $A_4 = \{a, \{a\}, \{a, \{a\}\}, \{a, \{a\}, \{a, \{a\}\}\}\} \dots$

| a) | ρ | a b c |
|----|--------|-------|
| | a | 1 1 1 |
| | b | 1 T T |
| | c | 1 T T |
| | c | 1 1 1 |

| б) | ρ | a b c |
|----|--------|-------|
| | a | 1 T T |
| | b | 1 1 T |
| | c | 1 1 1 |

24. Нека је \varnothing празан скуп и нека је $X = [\varnothing, \{\varnothing\}]$. Ако је $Y = \mathcal{P}(X)$ партитивни скуп скупа X , одредити број елемената скупа $Z = X \cup Y$.

Резултат: Скуп Z је четвороелементан.

25. Доказати да за произвољне елементе a, b, c и d важи:

$$\{\{a\}, \{a, b\}\} = \{\{c\}, \{c, d\}\} \text{ ако и само ако } a = c \wedge b = d.$$

Решење: Ако је $a = c$ и $b = d$, дата једнакост очигледно важи.
Претпоставимо да је тачна скуповна једнакост

$$\{\{a\}, \{a, b\}\} = \{\{c\}, \{c, d\}\}. \quad (1)$$

Тада, ако је $\{a\} = \{c\}$, односно $a = c$, директно закључујемо да је $a = c$, а одатле $b = d$. Исти закључак важи и уколико је $\{a, b\} = \{c\}$. Размотримо случај $\{a, b\} = \{c, d\}$; тада разликујемо два под случаја. Прво, уколико је $a = b$ или $c = d$, тада се тврђење своди на један од претходних случајева. Друго, уколико је $a \neq b$ и $c \neq d$, на основу скуповне једнакости (1), случај $a = d$ и $b = c$ директно доводи до контрадикције. Према томе, мора бити $a = c$ и $b = d$.

Напомена: На основу претходне еквиваленције имамо могућност да појам уређеног пара (a, b) дефинишемо скуповно са $\{(a), \{a, b\}\}$.

26. Конструисати бинарну релацију која је

- а) симетрична, транзитивна и префлексивна;
 б) антисиметрична, транзитивна и префлексивна.

Резултат: Примери одговарајућих бинарних релација ρ трочланог скупа $S = \{a, b, c\}$ дати су Cayley-јевим табличама релација:

Напомена: а) Бинарна релација ρ скупа S која је симетрична и транзитивна јесте и рефлексивна ако и само ако за сваки елемент $y \in S$ постоји елемент $x \in S$ такав да је $x\mathbf{y}$. У том случају тачна је импликација: $x\mathbf{y} \wedge y\mathbf{x} \Rightarrow x\mathbf{x}$.

- б) Приметимо да бинарна релација ρ има за модел бројну релацију $<$ и притом је $a < b < c$.

27. Конструисати бинарну релацију која је

- а) рефлексивна, симетрична и нетранзитивна;
 б) рефлексивна, антисиметрична и нетранзитивна.

Решење: Конструисаћемо одговарајуће примере бинарних релација ρ за скуп \mathbb{R} .

- а) $\rho = \{(x, y) \in \mathbb{R}^2 : |x - y| \leq 1\} \subset \mathbb{R}^2$ јесте тражена релација.
Рефлексивност директно важи:

$$(x, x) \in \rho \Leftrightarrow |x - x| \leq 1.$$

Такође важи и симетричност:

$$(x, y) \in \rho \Leftrightarrow |x - y| \leq 1 \Leftrightarrow |y - x| \leq 1 \Leftrightarrow (y, x) \in \rho.$$

Међутим, на основу чињенице да $(2, 1) \in \rho$ и $(1, 0) \in \rho$ не повлачи $(2, 0) \in \rho$, закључујемо да је ρ нетранзитивна релација.

- б) $\rho = \{(x, y) \in \mathbb{R}^2 : x \leq y \leq x^2\} \subset \mathbb{R}^2$ јесте релација са траженим осебинама.

Рефлексивност директно важи:

$$(x, x) \in \rho \Leftrightarrow x \leq x \leq x^2;$$

такође важи и антисиметричност:

$$(x, y) \in \rho \wedge (y, x) \in \rho \Leftrightarrow x \leq y \leq x^2 \wedge y \leq x \leq y^2 \Rightarrow x = y;$$

међутим, како $(2, 3) \in \rho$ и $(3, 5) \in \rho$ не повлачи $(2, 5) \in \rho$, закључујемо да је ρ нетранзитивна релација.

28. У скупу $\mathbb{N} \times \mathbb{N}$ дефинисана је релација ρ на следећи начин:

$$(a, b) \rho (c, d) \Leftrightarrow ad = bc.$$

Доказати да је ρ релација еквиваленције.

Према томе, релација ρ јесте релација еквиваленције.

Класе еквиваленције су скупови

$$C_i = \{n \in \mathbb{Z} : n \equiv i \pmod{k}\}, \quad i \in \{0, 1, \dots, k-1\}.$$

При том очигледно важи:

$$29. \quad \text{У скупу } X = \{0, 1, -1, 2, -2, 3, -3\} \text{ дефинисана је релација } \rho \text{ на следећи начин:} \\ x \rho y \Leftrightarrow x^2 = y^2 \quad (x, y \in X).$$

Доказати да је ρ релација еквиваленције и одредити њене класе еквиваленције.

30. У скупу реалних функција једне независно променљиве дефинисана је релација ρ на следећи начин:

$$x \rho y \Leftrightarrow (x(t) = y(t)) \text{ осим за коначно много вредности } t.$$

Доказати да је ρ релација еквиваленције.

31. Нека је дат подскуп A скупа целих бројева \mathbb{Z} и нека је на њему одређена релација ρ на следећи начин:

$$x \rho y \Leftrightarrow x \equiv y \pmod{k} \Leftrightarrow k \mid x - y,$$

где је k природан број. Доказати да је ρ релација еквиваленције и одредити класе еквиваленције.

Решење: Непосредно проверавамо да релација ρ испуњава услове:

(i) рефлексивност: за свако $x \in A$ важи:

$$x \rho x \Leftrightarrow x \equiv x \pmod{k} \Leftrightarrow k \mid x - x;$$

(ii) симетричност: за све $x, y \in A$ важи:

$$x \rho y \Leftrightarrow x \equiv y \pmod{k} \Leftrightarrow k \mid x - y \Rightarrow k \mid y - x \Leftrightarrow y \equiv x \pmod{k};$$

(iii) транзитивност: за све $x, y, z \in A$ важи:

$$x \rho y \wedge y \rho z \Leftrightarrow x \equiv y \pmod{k} \wedge y \equiv z \pmod{k} \Leftrightarrow$$

$$\Leftrightarrow k \mid x - y \wedge k \mid y - z \Rightarrow k \mid x - y + y - z \Leftrightarrow$$

$$\Leftrightarrow k \mid x - z \Leftrightarrow x \equiv z \pmod{k} \Leftrightarrow x \rho z.$$

$$\begin{array}{c|ccccccccc} \rho & 3 & 6 & 9 & 1 & 4 & 7 & 2 & 5 & 8 \\ \hline 3 & \top & \top & \top & \bot & \bot & \bot & \bot & \bot & \bot \\ 6 & \top & \top & \top & \bot & \bot & \bot & \bot & \bot & \bot \\ 9 & \top & \top & \top & \bot & \bot & \bot & \bot & \bot & \bot \\ 7 & \bot & \bot & \bot & \top & \top & \top & \top & \top & \top \\ 1 & \bot & \bot & \bot & \top & \top & \top & \top & \top & \top \\ 4 & \bot & \bot & \bot & \top & \top & \top & \top & \top & \top \\ 7 & \bot & \bot & \bot & \top & \top & \top & \top & \top & \top \\ 5 & \bot & \bot & \bot & \top & \top & \top & \top & \top & \top \\ 8 & \bot & \bot & \bot & \top & \top & \top & \top & \top & \top \end{array}$$

Према претходном задатку ρ је релација еквиваленције, а на основу "разбијања" претходне таблице директно добијамо класе ек-

- виваленије:** $\{3, 6, 9\}$, $\{1, 4, 7\}$, $\{2, 5, 8\}$. На основу тога, количнички скуп дат је са:
- $$A/\rho = \{\{3, 6, 9\}, \{1, 4, 7\}, \{2, 5, 8\}\}.$$

$$\lambda_1 = (1, 2, 4), \lambda_2 = (1, 2, 6), \lambda_3 = (1, 3, 6).$$

33. Нека је дат подскуп A скупа \mathbb{Z} и нека је у њему дефинисана релација ρ са:

$$x\rho y \Leftrightarrow x|y \Leftrightarrow (\exists k \in \mathbb{Z}) y = k \cdot x.$$

Испитати да ли је ρ релација парцијалног уређења на скуповима

- a) $A = \mathbb{N}$;
б) $A = \mathbb{Z} \setminus \{0\}$.

Решење: а) Непосредно проверавамо да релација ρ на скупу

$A = \mathbb{N}$ испуњава услове:

- (i) рефлексивност: за свако $x \in A$ важи:

$$x\rho x \Leftrightarrow x|x|_x;$$

- (ii) антисиметричност: за све $x, y \in A$ важи следећа импликација:

$$x\rho y \wedge y\rho x \Leftrightarrow x|y \wedge y|x \Rightarrow x = y.$$

- (iii) транзитивност: за све $x, y, z \in A$ важи следећа импликација:

$$x\rho y \wedge y\rho z \Leftrightarrow x|y \wedge y|z \Rightarrow x|z \Leftrightarrow x\rho z.$$

Према томе, релација ρ јесте релација парцијалног уређења.

- б) За скуп $A = \mathbb{Z} \setminus \{0\}$ релација ρ није релација парцијалног

уређења јер не важи антисиметричност. Нпр. чинjenice $a| -a$ и $-a|a$ немају за последицу $a = -a$.

34. Нека је у скупу $A = \{1, 2, 3, 4, 5, 6\}$ дефинисана релација ρ са
- $$x\rho y \Leftrightarrow x|y \Leftrightarrow (\exists k \in \mathbb{Z}) y = k \cdot x.$$
- Доказати да је ρ релација парцијалног уређења и одредити максималне ланце које она генерише у скупу A .

- Решење: На основу претходног задатка релација ρ јесте релација парцијалног уређења. Максималне ланце одређујемо као оне n -торке (a_1, \dots, a_n) елемената скупа A чији су сви елементи (координате) у релацији парцијалног уређења ρ у наведеном ре-

достепу, tj. $(\forall i \leq j) a_i \rho a_j$, и то са највећим (максималним) бројем елемената. Конкретно, на основу Cayley-јеве таблице за релацију ρ добијамо следећа три максимална ланца:

$$\lambda_1 = (1, 2, 4), \lambda_2 = (1, 2, 6), \lambda_3 = (1, 3, 6).$$

35. Нека је бинарна релација ρ скупа $A = \{a, b, c, d\}$ дата Cayley-јевом табличом:

| ρ | a | b | c | d |
|--------|-----|-----|-----|-----|
| a | т | т | т | т |
| b | т | т | т | т |
| c | т | т | т | т |
| d | т | т | т | т |

Доказати да је ρ релација парцијалног уређења и одредити одговарајуће максималне ланце.

Решење: Непосредно проверавамо да је релација ρ рефлексивна, антисиметрична и транзитивна. Једини максимални ланци јесу ланци $\lambda = (a, b, d)$ дужине три.

36. Доказати: ако за бинарну релацију ρ у скупу S важи:

- i) $(\forall a \in S) a \rho a$;
ii) $(\forall a_1, a_2 \in S) \neg(a_1 \rho a_2 \wedge a_2 \rho a_1 \wedge \neg(a_1 = a_2))$;
iii) $(\forall a_1, a_2, a_3 \in S) \neg(a_1 \rho a_2 \wedge a_2 \rho a_3 \wedge a_3 \rho a_1 \wedge \neg(a_1 = a_2 = a_3))$;
iv) $(\forall a_1, a_2 \in S) a_1 \rho a_2 \vee a_2 \rho a_1$,

онда је ρ релација потпуног уређења скупа S .

Решење: Сваки природан број можемо представити у једном од облика: $9k$, $9k \pm 1$, $9k \pm 2$, $9k \pm 3$ или $9k \pm 4$. Потражимо нихове квадрате:

$$(9k)^2 = 9(9k^2) + 0,$$

$$(9k \pm 1)^2 = 9(9k^2 \pm 2k) + 1,$$

$$(9k \pm 2)^2 = 9(9k^2 \pm 4k) + 4,$$

$$(9k \pm 3)^2 = 9(9k^2 \pm 6k + 1) + 0,$$

$$(9k \pm 4)^2 = 9(9k^2 \pm 8k + 1) + 7.$$

Закључујемо да квадрат природног броја при делњу са 9 може да има као остатак само један од бројева 0, 1, 4 или 7. Одатле следује тврђење.

37. Доказати да је квадрат сваког непарног природног броја број облика $8k + 1$, где је k природан број.

Решење: Сваки непаран природан број је облика $2n + 1$, $n \in \mathbb{N}_0$, па је његов квадрат облика $4n^2 + 4n + 1 = 4n(n + 1) + 1$. Даље, од произволјна два узастопна природна броја n и $n + 1$ тачно један је делњив са 2, па је квадрат непарног броја облика $8k + 1$.

38. Доказати да међу било којих пет природних бројева постоје два чији је збир делњив бројем 7.

Решење: Претпоставимо да постоји пет природних бројева таквих да збир ма која два од њих није делњив бројем 7. Тада тих пет бројева при делњу бројем 7 могу имати остатке 0, 1, 2, 3, 4, 5 или 6. Поделимо те бројеве у четири групе тако да у првој групи буду они са остатком 0, у другој групи они са остатком 1 и 6, у трећој групи они са остатком 2 и 5, а у четвртој групи бројеви са остатком 3 и 4. Понеко смо изабрали пет бројева, постоји бар једна група из које су изабрана два броја. Због чиненице да важи

$$0 + 0 \equiv 0 \pmod{7},$$

$$1 + 6 \equiv 0 \pmod{7},$$

$$2 + 5 \equiv 0 \pmod{7},$$

$$3 + 4 \equiv 0 \pmod{7},$$

закључујемо да је збир бројева у тој групи делјив са 7. Тиме је тврђење доказано.

41. Доказати да се за сваки прост број $p > 3$ број $4p^2 + 1$ може да представи као збир три квадрата природних бројева.

Решење: На основу претходног задатка прост број p можемо да представимо у облику $p = 6k \pm 1$. Сада је

$$\begin{aligned} 4p^2 + 1 &= 4(6k \pm 1)^2 + 1 = 4(36k^2 \pm 12k + 1) + 1 = \\ &= 144k^2 \pm 48k + 5 = (64k^2 \pm 32k + 4) + (64k^2 \pm 16k + 1) + 16k^2 = \\ &= (8k \pm 2)^2 + (8k \pm 1)^2 + (4k)^2, \end{aligned}$$

па тврђење важи.

42. Нека је p прост број. Доказати:

- a) ако је број $11p - 7$ прост, тада је број $11p + 7$ сложен;
- б) ако је број $5p^2 - 2$ прост, тада су бројеви $5p^2 - 4$ и $5p^2 + 2$ сложени;
- в) ако је број $22p^2 + 13$ прост, тада су бројеви $2p^2 + 1$ и $2p^2 + 11$ прости.

43. Нека је $k \in \mathbb{N}$. У скупу \mathbb{Z} целих бројева доказати:

- а) ако важи $a \equiv b \pmod{k}$ и $c \equiv d \pmod{k}$, тада
 - (i) $a \pm c \equiv b \pm d \pmod{k}$,
 - (ii) $a \cdot c \equiv b \cdot d \pmod{k}$,
 - (iii) $a^n \equiv b^n \pmod{k}$ ($n \in \mathbb{N}$);
- б) ако важи $a \equiv b \pmod{k}$, тада
 - (i) за сваки делилација d броја k важи и релација $a \equiv b \pmod{d}$,
 - (ii) за сваки делилација d бројева a и b такав са су бројеви d и k узајамно прости важи релација $\frac{a}{d} \equiv \frac{b}{d} \pmod{k}$,
 - (iii) највећи заједнички делилација бројева a и k једнак је највећем заједничком делнику бројева b и k .

44. Начи остатке при делењу:

- а) 3^{100} са 13,
- б) $10!$ са 11,
- в) 13^{2n} са 7.

Решење: а) На основу чиненице да је $3^3 \equiv 1 \pmod{13}$ закључујемо да је $3^{100} \equiv 1 \pmod{13}$, тј. остатак при делењу 3^{100} са 13 јесте 1.

Опатле је $3^{100} \equiv 3 \pmod{13}$, тј. остатак при делењу 3^{100} са 13 јесте 3.

б) Имајући у виду спледеће чиненице:

$$\begin{aligned} 5! &= 120 \equiv -1 \pmod{11} \Rightarrow 5! \equiv 10 \pmod{11}, 6 \equiv -5 \pmod{11}, \\ 7 &\equiv -4 \pmod{11}, 8 \equiv -3 \pmod{11}, 9 \equiv -2 \pmod{11} \text{ и } 10 \equiv -1 \pmod{11}, \end{aligned}$$

добијамо да је

$$\begin{aligned} 10! &\equiv (-1)^6 \cdot 5! \pmod{11} \Rightarrow 10! \equiv 10 \pmod{11}, \\ \text{тј. остатак при делењу } 10! \text{ са 11 једнак је } 10. \end{aligned}$$

45. Начи остатак при делењу:

- а) 5^{20} са 24,
- б) $2^{60} + 7^{30}$ са 13,
- в) $37^{n+2} + 16^{n+1} + 23^n$ са 7.

Резултат: а) 1, б) 0, в) 0.

46. Познато је да важе спледе контруеније:

$$a^{100} \equiv 2 \pmod{73}, \quad a^{101} \equiv 69 \pmod{73}.$$

Начи остатак при делењу броја a бројем 73.

Решење: На основу конгруенције $a^{100} \equiv 2 \pmod{73}$ закључујемо да је

$$a^{101} \equiv 2a \pmod{73}.$$

Сада на основу претпоставке важи

$$a^{101} \equiv 69 \pmod{73}.$$

На основу претходног важи и спледе контруенија:

$$2a \equiv 69 \pmod{73}.$$

То значи да $73k = 2a - 69$ за неки цео број k , па добијамо једнакост $2(a - 71) = 73(k - 1)$, која је у скупу целих бројева могућна уколико је $a = 71$ и $k = 1$. Дакле $a \equiv 71 \pmod{73}$, па

47. Дати су природни бројеви $a = 899$ и $b = 493$. Нaђи највећи заједнички делилац $d = \text{NZZ}(a,b)$ бројева a и b . Одредити целе бројеве p и q такве да важи

$$p \cdot a + q \cdot b = d.$$

Решење: Према Еуклидовом алгоритму делjeњa важи:

$$\begin{aligned} 899 &= a = b \cdot q_1 + r_1 = 493 \cdot 1 + 406 \quad (0 < r_1 = 406 < b); \\ 493 &= b = r_1 \cdot q_2 + r_2 = 406 \cdot 1 + 87 \quad (0 < r_2 = 87 < r_1); \\ 406 &= r_1 = r_2 \cdot q_3 + r_3 = 87 \cdot 4 + 58 \quad (0 < r_3 = 58 < r_2); \\ 87 &= r_2 = r_3 \cdot q_4 + r_4 = 58 \cdot 1 + 29 \quad (0 < r_4 = 29 < r_3); \\ 58 &= r_3 = r_4 \cdot q_5 + r_5 = 29 \cdot 2 + 0 \quad (r_5 = 0). \end{aligned}$$

Попазиши од претпоследње једначине:

$$\begin{aligned} 29 &= r_4 = r_2 - r_3 \cdot q_4 = r_2 - (r_1 \cdot r_2 \cdot q_3) \cdot q_4 = \\ &= -q_4 \cdot r_1 + (1 + q_3 \cdot q_4) \cdot r_2 = -q_4 \cdot r_1 + (1 + q_3 \cdot q_4) \cdot (b - r_1 \cdot q_2) = \\ &= \dots = p \cdot a + q \cdot b = (-6) \cdot a + (11) \cdot b \end{aligned}$$

добијамо тражене целе бројеве $p = -6$ и $q = 11$ такве да је $d = 29 = p \cdot a + q \cdot b$ највећи заједнички делилац.

Напомена: Природни бројеви a и b , на основу Еуклидовог алгоритма, узајамно су прости ако и само ако постоје цели бројеви p и q такви да је $d = 1 = p \cdot a + q \cdot b$.

Решење: Пременом Еуклидовог алгоритма:

$$\begin{aligned} n + n &= (n^2 + 2) \cdot 1 + (n - 2), \\ n^2 + 2 &= (n - 2) \cdot (n + 2) + 6, \end{aligned}$$

закључујемо да је заједнички делилац бројаца и имениоца уједно и заједнички делилац бројева $n - 2$ и 6. Одатле и закључак да су тражени бројеви n облика $6k + 1$ и $6k + 3$, јер је само за них $n - 2 \equiv \pm 1 \pmod{6}$, тј. $n - 2$ и 6 су узајамно прости бројеви.

48. Доказати да се разломак $\frac{21n+4}{14n+3}$ не може скратити ни за један природан број n .

Решење: Будући да постоје цели бројеви $p = 3$ и $q = -2$ такви да важи једнакост

$$d = 1 = p(14n+3) + q(21n+4),$$

на основу Еуклидовог алгоритма природни бројеви $21n+4$ и $14n+3$ узајамно су прости за сваки природан број n , што је и требало доказати.

49. За које се природне бројеве n разломак $\frac{n+2}{n+4}$ не може скратити?

Решење: Пременом Еуклидовог алгоритма:

$$\begin{aligned} n + n &= (n^2 + 2) \cdot 1 + (n - 2), \\ n^2 + 2 &= (n - 2) \cdot (n + 2) + 6, \end{aligned}$$

закључујемо да је заједнички делилац бројаца и имениоца уједно и заједнички делилац бројева $n - 2$ и 6. Одатле и закључак да су тражени бројеви n облика $6k + 1$ и $6k + 3$, јер је само за них $n - 2 \equiv \pm 1 \pmod{6}$, тј. $n - 2$ и 6 су узајамно прости бројеви.

50. Дати су природни бројеви p и m . Одредити колико има природних бројева P таквих да је $p \leq m$ и $n \mid p$.

Решење: Задатак решавамо употребљавајући функцију *цео део*. Наиме, за сваки реалан број x означимо са $[x]$ највећи цео број који није већи од x , тзв. *цео (или целобројни) део* x . Тако је, нпр. $[3] = 3$, $[\pi] = 3$, $[-\pi] = -4$. Такође дефинишемо и функцију *разломљени део једнаконуту* $\{x\} = x - [x]$. Тако је нпр. $\{3\} = 0$, $\{\pi\} = 0.14\dots$, $\{-\pi\} = 0.85\dots$. Очишћено важи основна неједнакост

$$[x] \leq x < [x] + 1.$$

Бројеви деливи са n јесу бројеви $n, 2n, 3n, \dots$ Уколико са k означимо број свих природних бројева мањих или једнаких n који су деливи са n , важи неједнакост $kn \leq m < (k+1)n$; посматрајући је у облику $k \leq \frac{m}{n} < k+1$, закључујемо да је $k = \left[\frac{m}{n}\right]$.

51. Доказати да је

$$[a+b] \geq [a] + [b]$$

за било које реалне бројеве a и b .

Решење: За било које реалне бројеве a и b је $a = [a] + \{a\}$, $b = [b] + \{b\}$. Сабирањем се добија да је $a + b = [a] + [b] + \{a\} + \{b\}$, па је $[a + b] = [[a] + [b]] + \{a\} + \{b\} = [a] + [b] + [\{a\} + \{b\}] \geq [a] + [b]$, што је и требало доказати.

52. Доказати да за реалне бројеве x и y важи:

a) $[x + m] = [x] + m$ ако је m цео број;

б) $[x] + [-x] + 1 = \begin{cases} 1, & \text{ако је } x \text{ цео број,} \\ 0, & \text{у супротном;} \end{cases}$

в) $[x - y] \leq [x] - [y] \leq [x - y] + 1$;

г) $[x] \cdot [y] \leq [x \cdot y] \leq [x] \cdot [y] + [x] + [y]$;

д) $\left[\frac{[x]}{m} \right] = \left[\frac{x}{m} \right]$ ако је m цео број.

53. Доказати да за реалне бројеве a и b и природан број n важи

МАТЕМАТИЧКА ИНДУКЦИЈА

Newton-ов биномни обrazac:

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

Решење: За биномне кофицијенте непосредно проверавамо:

$$\binom{n}{k} + \binom{n}{k+1} = \frac{n!}{k!(n-k)!} + \frac{n!}{(k+1)!(n-k-1)!} = \frac{(n+1)!}{(k+1)!(n-k)!} = \binom{n+1}{k+1},$$

где је $k < n$. Сада, на основу претходне једнакости, Newton-ов биномни образац доказујемо директно применом математичке индукције.

За $n = 1$ је

$$(a + b)^1 = a + b.$$

Претпоставимо да важи $(a + b)^m = \sum_{k=0}^m \binom{m}{k} a^{m-k} b^k$ за произволјено, али фиксно $m \in \mathbb{N}$. У том случају је:

$$(a + b)^{m+1} = (a + b)^m (a + b) = \sum_{k=0}^m \binom{m}{k} a^{m-k} b^k \cdot (a + b) =$$

$$= \sum_{k=0}^m \binom{m}{k} a^{m-k+1} b^k + \sum_{k=0}^m \binom{m}{k} a^{m-k} b^{k+1} = \\ = \binom{m}{0} a^{m+1} + \sum_{i=1}^m \left(\binom{m}{i} + \binom{m}{i-1} \right) a^{m+1-i} b^i + \binom{m}{m} b^{m+1} = \sum_{i=0}^{m+1} \binom{m+1}{i} a^{m+1-i} b^i.$$

Према томе, тврђење важи за сваки природан број n .

54. Ако је број p прост, доказати да $p \mid n^p - n$ за било који природан број n .

Решење: За $n = 1$ тврђење важи јер је нула делива сваким природним бројем.

Претпоставимо да $p \mid n^p - n$ за произволан, али фиксиран број $n \in \mathbb{N}$. Сада је

$$(n + 1)^p - (n + 1) = n^p + \binom{p}{1} n^{p-1} + \dots + 1 - n - 1 = n^p - n + \sum_{k=1}^{p-1} \binom{p}{k} n^{p-k}.$$

Видимо да су сви биномни кофицијенти $\binom{p}{k}$, $k = 1, 2, \dots, p - 1$, делјиви са p : наиме, како је p прост број и

$$\binom{p}{k} = \frac{p(p-1)\cdots(p-k+1)}{k!},$$

при чemu је $\binom{p}{k}$, у ствари, природан број, фактор p , у бројину, није делјив ниједним фактором броја $k!$. Посто, осим тога, $p \mid n^p - n$ по индуктивној претпоставци, то значи да $p \mid (n + 1)^p - (n + 1)$, па тврђење важи за произволан број $n \in \mathbb{N}$.

55. Доказати следеће идентитете за природне бројеве:

a) $\binom{n}{0} + \binom{n}{1} + \binom{n}{2} + \dots + \binom{n}{n} = 2^n;$
 б) $\binom{n}{1} + 2\binom{n}{2} + \dots + n\cdot\binom{n}{n} = n\cdot2^{n-1};$

в) $\binom{n}{1} + 4\binom{n}{2} + \dots + n^2\binom{n}{n} = n\cdot(n+1)\cdot2^n;$
 г) $\binom{n}{0} + \frac{1}{2}\binom{n}{1} + \dots + \frac{1}{n+1}\binom{n}{n} = \frac{2^{n+1}-1}{n+1}.$

56. Доказати идентитет

$$\sum_{k=1}^n \frac{(2k)!!}{(2k+1)!!} = \frac{(2n+2)!!}{(2n+1)!!} - 2.$$

Решење: За $n = 1$ очигледно је $[x] \geq [x]$. Нека је за неко

$n = k$ тачно да је $[kx] \geq k[x]$. Тада је
 $[(k+1)x] = [kx+x] \geq [kx] + [x] \geq k[x] + [x] \geq (k+1)[x]$,
 што значи да тврђење важи и за $n = k+1$.
 Из претходног, на основу принципа математичке индукције следује да је дата неједнакост испуњена за било које $n \in \mathbb{N}$.

59. Доказати да важе неједнакости:

$$\begin{aligned} \text{а)} \quad & 2^n > n \quad (n = 0, 1, 2, \dots), \\ \text{б)} \quad & 2^n > n^2 \quad (n = 5, 6, \dots). \end{aligned}$$

Решење: а) Према Bernoulli-јевој неједнакости добијамо

$$2^n = (1+1)^n \geq 1+n \cdot 1 > n.$$

57. Доказати да за реални број $a \geq 0$ и природан број n важи Bernoulli-јева неједнакост

$$(1+a)^n \geq 1+na.$$

Решење 1: Неједнакост директно доказујемо математичком индукцијом.

За $n = 1$ је $(1+a)^1 = 1+1 \cdot a$.

ПРЕДПОСТАВИМО да важи $(1+a)^m \geq 1+m \cdot a$ за произвољно $m \in \mathbb{N}$.

Под уведном предпоставком биће

$$\begin{aligned} (1+a)^{m+1} &= (1+a)^m(1+a) \geq (1+ma)(1+a) = \\ &= 1+ma+a+ma^2 \geq 1+(m+1) \cdot a. \end{aligned}$$

Решење 2: Директно на основу Newton-овог биномног обрасца важи:

$$(1+a)^n = \sum_{k=0}^n \binom{n}{k} a^k \geq 1+n \cdot a.$$

58. Доказати да је $[nx] \geq n[x]$,
 при чemu је x реалан, а n природан број.

Решење: За $k = 8, 9, 10, \dots$ Наведена неједнакост према Newton-овом

$$\left(\frac{4}{k} + \frac{6}{k^2}\right) + \left(\frac{4}{k^3} + \frac{1}{k^4}\right) < 3$$

која је тачна за $k \geq 8$. Надаље тврђење доказујемо применом принципа математичке индукције.
 За $n = 8$ заиста је $3^8 > 8^4$.

Нека важи $3^m > m^4$ за произвољно фиксно $m \in \mathbb{N}$. Сада је

$$3^{m+1} = 3^m \cdot 3 > m^4 \cdot 3 > m^4 \cdot \left(1 + \frac{1}{m}\right)^4 = (m+1)^4,$$

тј. ако је $3^m > m^4$, онда је и $3^{m+1} > (m+1)^4$. Тиме смо доказали да тврђење важи за сваки природан број n .

Напомена: Може се доказати да за реалне бројеве $a, b > 1$ и $r > 0$ постоји природан број n_0 такав да за свако $n \geq n_0$ важи:

$$\log_a n < n^r < b^n < n! < n^n.$$

61. Доказати да

$$64 \mid 3^{4n+1} + 10 \cdot 3^{2n} - 13,$$

где је n произвольан природан број.

Решење: За $n = 1$ имамо да $64 \mid 320$, тј. тврђење важи.

Уведимо ознаку

$$T(n) = 3^{4n+1} + 10 \cdot 3^{2n} - 13$$

и претпоставимо да $64 \mid T(n)$ за произвољно изабрано n . Сада је

$$\begin{aligned} T(n+1) &= 3^{4n+5} + 10 \cdot 3^{2n+2} - 13 = 81 \cdot 3^{4n+1} + 10 \cdot 9 \cdot 3^{2n} - 13 = \\ &= 81 \cdot T(n) - 72 \cdot 10 \cdot 3^{2n} + 80 \cdot 13 = 81 \cdot T(n) - 80(9 \cdot 3^{2n} - 13). \end{aligned}$$

Први сабирак у добијеном изразу делив је са 64 по индуктивној претпоставци, а други садржи фактор 16. Према томе, ако доказемо да $4 \mid 9 \cdot 3^{2n} - 13$ за скако $n \in \mathbb{N}$, то ће значити да $64 \mid T(n+1)$.

Зашто, за $n = 1$ имамо $4 \mid 68$. Претпостављајући тачност тврђења за неко фиксно n , после трансформације

$$9 \cdot 3^{2n+2} - 13 = 9 \cdot (9 \cdot 3^{2n} - 13) + 8 \cdot 13,$$

закључујемо да је оно иступњено и за следећи број $n+1$, тј. да

увек важи $4 \mid 9 \cdot 3^{2n} - 13$. Према томе, $64 \mid T(n+1)$. Тиме смо доказали да је за произвољно $n \in \mathbb{N}$ израз означен са $T(n)$ делив са 64.

62. Доказати да је

$$\prod_{i=1}^n (1+x_i) \geq 1 + \sum_{i=1}^n x_i, \quad (x_i > -1)$$

за све реалне бројеве истог знака.

Решење: За $n = 1$ очигледно је $1 + x_1 \geq 1 + x_1$.

Нека је за неко $n = k$ тачно да је $\prod_{i=1}^k (1+x_i) \geq 1 + \sum_{i=1}^k x_i$.

Нека је $x_{k+1} > -1$. Тада је $1 + x_{k+1} > 0$, па је $\prod_{i=1}^{k+1} (1+x_i) = (1+x_{k+1}) \cdot \prod_{i=1}^k (1+x_i) \geq (1+x_{k+1})(1 + \sum_{i=1}^k x_i) = 1 + \sum_{i=1}^k x_i + x_{k+1} + \sum_{i=1}^k x_i x_{k+1} \geq 1 + \sum_{i=1}^{k+1} x_i$,

што значи да тврђење важи и за $n = k+1$.

На основу принципа математичке индукције следује да је дата неједнакост испуњена за било које $n \in \mathbb{N}$.

Напомена: Доказана неједнакост представља уопштену Bernoulli-јеву неједнакост.

63. Нека је

$$\frac{a}{n} = \sqrt{2 + \sqrt{2 + \dots + \sqrt{2}}},$$

где се под знаком корена појављује n дојки. Доказати да је

$$\frac{a}{n} = 2 \cos \frac{\pi}{2^{n+1}}.$$

Решење: Једнакост доказујемо математичком индукцијом.

Зашто је $a_1 = \sqrt{2} = 2 \cos \frac{\pi}{4}$.

Нека важи: $a_n = 2 \cos \frac{\pi}{2^{n+1}}$ за неки изабрани природан број $n = m$.

Тада је

$$\begin{aligned} a_{m+1} &= \sqrt{2 + a_m} = \sqrt{2 + 2 \cos \frac{\pi}{2^{m+1}}} = \\ &= \sqrt{2 + 2 \left(2 \cos^2 \frac{\pi}{2^{m+2}} - 1\right)} = 2 \cos \frac{\pi}{2^{m+2}}, \end{aligned}$$

што значи да тврђење важи и за наредни број $n = m+1$. Тиме

смо доказали да дата једнакост важи ако је n произвољан природан број.

64. Доказати да за сваки природан број n важе следеће једнакости:

$$\text{a)} \sum_{k=1}^n \sin kx = \frac{\sin \frac{nx}{2} \cdot \sin \frac{(n+1)x}{2}}{\sin \frac{x}{2}},$$

$$\text{б)} \sum_{k=1}^n \cos kx = \frac{\cos \frac{nx}{2} \cdot \cos \frac{(n+1)x}{2}}{\sin \frac{x}{2}},$$

где је $x \neq 2k\pi$, $k \in \mathbb{Z}$.

Решење: а) Тврђење доказујемо математичком индукцијом.

За $n = 1$ једнакост важи.

ПРЕДПОСТАВИМО да је за произвољно изабрано $m \in \mathbb{N}$

$$\sum_{k=1}^m \sin kx = \frac{\sin \frac{mx}{2} \cdot \sin \frac{(m+1)x}{2}}{\sin \frac{x}{2}}.$$

Имајући у виду уведену претпоставку, имамо

$$\sum_{k=1}^{m+1} \sin kx = \sum_{k=1}^m \sin kx + \sin(m+1)x = \frac{\sin \frac{mx}{2} \cdot \sin \frac{(m+1)x}{2}}{\sin \frac{x}{2}} + \sin(m+1)x =$$

$$= \frac{\sin \frac{(m+1)x}{2} \cdot \left(\sin \frac{mx}{2} + 2 \cdot \cos \frac{(m+1)x}{2} \cdot \sin \frac{x}{2} \right)}{\sin \frac{x}{2}} =$$

$$= \frac{\sin \frac{(m+1)x}{2} \cdot \left(\sin \frac{(m+2)x}{2} - \sin \frac{mx}{2} \right)}{\sin \frac{x}{2}} = \frac{\sin \frac{(m+1)x}{2} \cdot \sin \frac{(m+2)x}{2}}{\sin \frac{x}{2}}.$$

б) Уколико уведемо ознаку $S(x) = \sum_{k=1}^m \cos kx$, тада на основу познатог тригонометријског идентитета

$$\sin \alpha \cdot \cos \beta = \frac{1}{2} (\sin(\alpha - \beta) + \sin(\alpha + \beta))$$

добијамо директно

$$\begin{aligned} \sin \frac{x}{2} \cdot S(x) &= \sin \frac{x}{2} \sum_{k=1}^n \cos kx = \sum_{k=1}^n \frac{x}{2} \cos kx = \\ &= \sum_{k=1}^n \frac{1}{2} (-\sin \left(\frac{2k-1}{2}x \right) + \sin \left(\frac{2k+1}{2}x \right)) = \frac{1}{2} \left(\sin \frac{2n+1}{2}x - \sin \frac{x}{2} \right). \end{aligned}$$

Према томе, за $x \neq k\pi$, $k \in \mathbb{Z}$, важи једнакост

$$S(x) = \frac{\sin \frac{nx}{2} \cdot \cos \frac{(n+1)x}{2}}{\sin \frac{x}{2}}.$$

65. Доказати да за сваки број $n \in \mathbb{N}$ важи следећа једнакост:

$$\frac{1}{\sin 2x} + \dots + \frac{1}{\sin 2^n x} = \operatorname{ctg} x - \operatorname{ctg} 2^n x,$$

где је $x \in \mathbb{R} \setminus \left\{ \frac{k\pi}{2^n} \mid n \in \mathbb{N}, k \in \mathbb{Z} \right\}$.

УПУТСТВО: Тврђење може да се докаже математичком индукцијом, или директно, коришћењем тригонометријског идентитета

$$\frac{1}{\sin 2^k x} = \operatorname{ctg} 2^{k-1} x - \operatorname{ctg} 2^k x$$

за $k \in \{1, 2, \dots, n\}$.

66. Низ реалних бројева (a_n) дефинисан је рекурентном формулом $a_n = (\alpha + \beta)a_{n-1} - \alpha\beta a_{n-2}$ и почетним условима

$$a_1 = \alpha + \beta, \quad a_2 = \frac{\alpha^3 - \beta^3}{\alpha - \beta} \quad (\alpha \neq \beta).$$

Доказати да је општи члан низа изражен формулом

$$a_n = \frac{\alpha^{n+1} - \beta^{n+1}}{\alpha - \beta}.$$

РЕШЕЊЕ: Доказ изводимо математичком индукцијом. Имајући у виду дату рекурентну формулу, претпоставимо да тврђење важи за два изабрана узастопна природна броја, речимо $n-1$ и n , тј.

да је

$$\begin{aligned} a_{n-1} &= \frac{\alpha^n - \beta^n}{\alpha - \beta}, \\ a_n &= \frac{\alpha^{n+1} - \beta^{n+1}}{\alpha - \beta}. \end{aligned}$$

У том случају рекурентна формула даје

$$a_{n+1} = (\alpha + \beta)a_n - \alpha\beta \cdot a_{n-1} =$$

$$= (\alpha + \beta) \frac{\alpha^{n+1} - \beta^{n+1}}{\alpha - \beta} - \alpha\beta \frac{\alpha^n - \beta^n}{\alpha - \beta} = \frac{\alpha^{n+2} - \beta^{n+2}}{\alpha - \beta},$$

што значи да је тврђење иступнуо и за следећи број $q+1$ (и за произвољно p). Према томе, доказали смо да је тврђење иступнуо за било који пар бројева p и q из задатог скупа.

67. Доказати неједнакост

$$p!(2q)! \leq 2^{2q} q!(p+q)!,$$

где су $p, q \in \mathbb{N}_0$.

Решење: Употребићемо математичку индукцију по q . Претпоставимо зато да је p произвольан број из задатог скупа и применимо следеће разматрање.

За $q = 0$ имамо да је $p! \leq p!$ (јер је по дефиницији $0! = 1$), тј. тврђење важи.

Изаберимо сада произвольно q и претпоставимо да дата неједнакост важи за тако изабрано q и било које p . У том случају је и, због индуктивне претпоставке

$$\begin{aligned} p!(2(q+1))! &\leq 2^{2q} \cdot q!(p+q)(2q+1)(2q+2) \leq \\ &\leq 2^{2q} \cdot q!(p+q)(2q+2p+2)(2q+2) = \\ &= 2^{2q+2} \cdot q!(p+q)(p+q+1)(q+1) = \end{aligned}$$

68. Доказати идентитет

$$\binom{n}{0} - \binom{n}{1} + \binom{n}{2} - \dots + (-1)^k \binom{n}{k} = (-1)^k \binom{n-1}{k},$$

где је n природан број и $0 \leq k < n$.

Упутство: Применити математичку индукцију по k .

69. Нека је a_1, \dots, a_n коначан низ позитивних реалних бројева, за који редом дефинишемо

$$H_n = \frac{n}{\frac{1}{a_1} + \dots + \frac{1}{a_n}},$$

$$G_n = \sqrt[n]{a_1 \cdots a_n},$$

$$A_n = \frac{a_1 + \dots + a_n}{n},$$

као хармоничку, геометријску, аритметичку и квадратну средину. Доказати да за свако $n \in \mathbb{N}$ важе следеће неједнакости:

$$H_n \leq G_n \leq A_n \leq K_n.$$

Решење: Доказаћемо само неједнакост између геометријске и аритметичке средине индукцијом по броју $n \in \mathbb{N}$.

За $n = 1$ и $n = 2$ очигледно је $G_1 = a_1 = A_1$ и $G_2 = \sqrt{a_1 a_2} \leq \frac{a_1 + a_2}{2} = A_2$ (витети зад. 2.). Претпоставимо да за неко изабрано $m \in \mathbb{N}$ важи

$$= 2^{2q+2} \cdot (q+1)(p+q+1)!,$$

што значи да неједнакост важи и за следећи број $q+1$ (и за произвољно p). Према томе, доказали смо да је тврђење иступнуо за било који пар бројева p и q из задатог скупа.

$$G_m = \sqrt[m]{\prod_{i=1}^m a_i} \leq \frac{1}{m} \sum_{i=1}^m a_i = A_m.$$

Не умањујући општост узимамо да је

$$a_{m+1} = \max \{a_1, \dots, a_{m+1}\}$$

(будући да је нумерација чланова коначног низа произвольна, можемо их означити тако да буду у неопадајућем поретку). Због тога је $a_{m+1} \geq A_{m+1}$, па на основу еквиваленције

$$a_{m+1} \geq A_{m+1} \Leftrightarrow (\exists \delta \geq 0) a_{m+1} = A_m + \delta$$

за уведени ненегативни број $\delta = a_{m+1} - A_m \geq 0$ важи једнакост

$$A_{m+1} = \frac{m A_m + a_{m+1}}{m+1} = \frac{m A_m + A_m + \delta}{m+1} = A_m + \frac{\delta}{m+1}.$$

Одатле добијамо:

$$(A_{m+1})^{m+1} = \left(A_m + \frac{\delta}{m+1} \right)^{m+1} = (A_m)^{m+1} \left(1 + \frac{\delta}{(m+1)A_m} \right)^{m+1} \geq$$

$$\geq (A_m)^{m+1} \left(1 + (m+1) \frac{1}{(m+1)A_m} \right)$$

на основу Bernoulli-јеве неједнакости (битети зад. 57.). Због тога је

$$(A_{m+1})^{m+1} = (A_m)^{m+1} \left(1 + \frac{\delta}{A_m} \right) = (A_m)^{m+1} (A_m + \delta) \geq$$

$$\geq (G_m)^{m+1} (A_m + \delta) = (G_m)^m (a_{m+1}) = (G_{m+1})^{m+1},$$

односно

$$A_{m+1} \geq G_{m+1},$$

што је и требало доказати.

Напомена: Доказана неједнакост сматра се једном од најважнијих неједнакости у математици; познато је преко четрдесет разних доказа ове знамените неједнакости.

$$70. \text{ Доказати да за сваки природан број } n \text{ важи неједнакост:}$$

$$\frac{n}{1 + \frac{1}{2} + \dots + \frac{1}{n}} \leq \sqrt{n!} \leq \frac{n+1}{2} \leq \sqrt{\frac{(n+1)(n+2)}{6}}.$$

Упутство: Искористити елементарне једнакости

$$1 + 2 + \dots + n = \frac{n(n+1)}{2} \quad \text{и} \quad 1^2 + 2^2 + \dots + n^2 = \frac{n(n+1)(2n+1)}{6}.$$

Не умањујући општост узимамо да је

$$71. \text{ За функцију } f: [\alpha, \beta] \rightarrow \mathbb{R} \text{ кажемо да је } J\text{-КОНВЕКСНА} \text{ ако за све } a, b \in [\alpha, \beta] \text{ важи неједнакост:}$$

$$f\left(\frac{a+b}{2}\right) \leq \frac{f(a)+f(b)}{2}.$$

Доказати да за произвољни низ $(a_i)_{i=1}^n \subset [\alpha, \beta]$ и произвољно $n \in \mathbb{N}$ важи Jensen-ова неједнакост:

$$f\left(\frac{1}{n} \sum_{i=1}^n a_i\right) \leq \frac{1}{n} \sum_{i=1}^n f(a_i).$$

Решење: Најпре ћemo доказати (стандардном математичком индукцијом) да неједнакост $(J)_n$ важи за бесконачни скуп бројева облика 2^m , $m \in \mathbb{N}$. Зиста, за $n = 2$ тврђене важи по претпоставци. Нека тврђене важи за $n = 2^m$, тј. нека важи неједнакост $(J)_{2^m}$. Тада за $n = 2^{m+1} = 2 \cdot 2^m$ према полазној претпоставци и индуктивној хипотези важи:

$$\begin{aligned} f\left(\frac{1}{n} \sum_{i=1}^n a_i\right) &= f\left(\frac{1}{2^{\nu}} \sum_{i=1}^{2^{\nu}} a_i\right) = f\left(\frac{a_1 + \dots + a_{\nu} + \dots + a_{2^{\nu}}}{2^{\nu}} + \frac{\nu + 1 + \dots + 2^{\nu}}{2^{\nu}}\right) \leq \\ &\leq \frac{1}{2} \left(f\left(\frac{1}{\nu} \sum_{i=1}^{\nu} a_i\right) \right) + \frac{1}{2} \left(f\left(\frac{1}{2^{\nu}-\nu} \sum_{i=\nu+1}^{2^{\nu}} a_i\right) \right) \leq \frac{1}{2^{\nu}} \left(\sum_{i=1}^{\nu} f(a_i) + \sum_{i=1}^{\nu} f(a_{p+i}) \right) = \\ &= \frac{1}{2^{\nu}} \sum_{i=1}^{\nu} f(a_i) = \frac{1}{n} \sum_{i=1}^n f(a_i). \end{aligned}$$

Према томе, тврђење је доказано за природне бројеве облика $n = 2^m$.

Сада доказујемо да из неједнакости $(J)_n$ следије неједнакост $(J)_{n-1}$ за све природне бројеве $n \in \mathbb{N}$. Из тачности неједнакости за n чланова следује тачност неједнакости следећег облика

$$f\left(\frac{a_1 + \dots + a_{n-1} + \frac{a_n}{n-1}}{n}\right) \leq f(a_1) + \dots + f(a_{n-1}) + f\left(\frac{a_1 + \dots + a_{n-1}}{n-1}\right)$$

која је еквивалентна траженој неједнакости

$$f\left(\frac{a_1 + \dots + a_{n-1}}{n-1}\right) \leq \frac{f(a_1) + \dots + f(a_{n-1})}{n-1}.$$

Тиме смо доказали тзв. повратном или регресивном математичком индукцијом да Jensen-ова неједнакост важи за произвљено $n \in \mathbb{N}$.

ПРЕСЛИКАВАЊА (ФУНКЦИЈЕ) И ОПЕРАЦИЈЕ

72. Нади пример непразног скупа X таквог да пресликавање $f : X \rightarrow X$ испуњава услове:

- a) f јесте сурјекција ("на") и није инјекција ("1-1"),
- b) f јесте инјекција ("1-1") и није сурјекција ("на").

Да ли постоје таква пресликавања ако је X коначан скуп?

Резултат: Такви су, речимо, скупови:

- a) $X = [-1, 1]$ и $f(x) = 2x^2 - 1$;
- b) $X = \mathbb{N}$ и $f(2n+1) = 1, f(2n) = n$ ($n \in \mathbb{N}$).
- c) $X = [-1, 1]$ и $f(x) = \frac{1}{2}x^3$.

73. Да ли је пресликавање $f : \mathbb{N}^2 \rightarrow \mathbb{N}$ задато са

$$f(m, n) = \max \{m, n\}$$

сурјекција и/или инјекција?

Резултат: Пресликавање је сурјекција.

74. Нека су A и S ћило који коначни скупови. Ако је $|A| = n$ и $|S| = k$, доказати да постоји бар једна инјекција $f : S \rightarrow A$ ако и само ако је $k \leq n$.

75. Нека је лаго пресликавање $f : X \rightarrow Y$. На скупу X дефинисана је бинарна релација ρ на следећи начин:
- $$x_1 \rho x_2 \Leftrightarrow f(x_1) = f(x_2) \quad (x_1, x_2 \in X).$$
- Доказати да је ρ релација еквиваленције и одредити оговарајуће класе еквиваленције. Ако је f инјекција одредити колико елемената има свака класа еквиваленције.

76. Нека су за скупове X и Y пресликавања $f : X \rightarrow Y$ и $g : Y \rightarrow X$ такна да је
- $$\begin{aligned} (\forall x \in X) \quad g(f(x)) &= x, \\ (\forall y \in Y) \quad f(g(y)) &= y. \end{aligned}$$

Доказати да су пресликавања f и g бијекције.

Напомена: Пресликавање g назива се и низерноз пресликавање пресликавања f и означава се са $g = f^{-1}$.

77. Нади пример бијекције f једниничног интервала $I = [0, 1]$ на са-

мог себе која испуњава услов $f = f^{-1}$.

Решење: Тражено пресликавање f може се задати са

$$f(x) = \begin{cases} 0 & ; x = 0, \\ -x + \alpha & ; x \in (0, \alpha), \\ \alpha & ; x = \alpha, \\ -x + (1 + \alpha) & ; x \in (\alpha, 1), \\ 1 & ; x = 1. \end{cases}$$

78. Нади пример бијекције $f : \mathbb{N}^2 \rightarrow \mathbb{N}$.

Решење: Елементи скупа \mathbb{N}^2 су уређени парови (p, q) где су $p, q \in \mathbb{N}$. Доказаћемо да се овај скуп може преbroјati, тј. по-ређати у низ. Посматрајмо следећу бесконачну правоугаону шему:

$$\begin{array}{ccccccc}
 (1, 1) & (1, 2) & (1, 3) & \dots & (1, n) & \dots \\
 & \downarrow & \downarrow & & \downarrow & & \dots \\
 (2, 1) & (2, 2) & (2, 3) & \dots & (2, n) & \dots \\
 & \downarrow & \downarrow & & \downarrow & & \dots \\
 (3, 1) & (3, 2) & (3, 3) & \dots & (3, n) & \dots \\
 & \downarrow & \downarrow & & \downarrow & & \dots \\
 \dots & \dots & \dots & & \dots & & \dots
 \end{array}$$

у којој, полазећи од првог уређеног пара $(1, 1)$ и пратећи слева смер стрелица (од прве врсте ка осталим врстама), уређене парове ређамо у низ. Математичком индукцијом доказује се да је позиција уређеног пара (p, q) у низу дата вредност његове функције $f : \mathbb{N}^2 \rightarrow \mathbb{N}$:

$$n = f(p, q) = \binom{p+q-1}{2} + p.$$

Према конструкцији пресликавања f јесте бијекција, што се непосредно проверава.

Напомена: За два непразна скупа X и Y кажемо да су еквивалентни или исте кардиналности ако постоји бијекција $f : X \rightarrow Y$ и ову чинjenicу означавамо са

$$\text{card } X = \text{card } Y.$$

На тај начин сваком скупу X придржкујемо ознаку класе скупова са истом кардиналношћу, тзв. **кардинални број** $\text{card } X$. Даље, за два непразна скупа X и Y кажемо да је скуп X мање кардиналности од скупа Y ако постоји инјекција $f : X \rightarrow Y$, што означавамо са $\text{card } X \leq \text{card } Y$.

Кардинални број конечног скупа X јесте природан број који представља број елемената скупа; у том случају поред ознаке $\text{card } X$ користи се $|X|$. Кардинални број скупа природних бројева \mathbb{N} означавамо са \aleph_0 (чита се: алф нула) и сваки скуп чији је кардинални број \aleph_0 називамо **пребројивим скупом**. Кардинални број скупа реалних бројева \mathbb{R} означавамо са \mathfrak{c} и сваки скуп чији је кардинални број с називамо **скупом континуума**. На основу претходног задатка закључујемо да скуп \mathbb{N}^2 јесте пребројив, што се симболички може да изрази и као $\aleph_0^2 = \aleph_0$.

79. Одржити кардиналне бројеве:
- скуп простих бројева (доказати да је сваки подскуп први бројивог скупа коначан или пребројив);
 - скупа целих бројева;
 - скупа свих рационалних бројева (доказати да је унија највише пребројиво много пребројивих скупова пребројив скуп).

80. Доказати да скуп реалних бројева \mathbb{R} није пребројив скуп.

Решење: Претпоставимо супротно, тј. да скуп \mathbb{R} јесте пребројив. Тада се његови елементи, дати у децималном запису

$$x = \underline{\overline{x_0 \cdot x_1 x_2 \dots x_n \dots}},$$

mogu поредити у низ:

$$\begin{aligned}
 a_1 &= \underline{\overline{\alpha_{10} \cdot \alpha_{11} \alpha_{12} \dots \alpha_{1m} \dots}} \\
 a_2 &= \underline{\overline{\alpha_{20} \cdot \alpha_{21} \alpha_{22} \dots \alpha_{2m} \dots}} \\
 &\dots \\
 &\dots
 \end{aligned}$$

Међутим, конструиштмо реалан број $b = \underline{\overline{\beta_0 \cdot \beta_1 \beta_2 \dots \beta_n \dots}}$ тако да важи $\beta_0 \neq \alpha_{10}$, $\beta_1 \neq \alpha_{11}$, $\beta_2 \neq \alpha_{12}$, ..., $\beta_n \neq \alpha_{(n+1)m}$. Према конструкцији броја b видимо да тај број не припада низу $(a_i)_{i \in \mathbb{N}}$. То значи да било који низ реалних бројева никада не садржи све реалне бројеве, па закључујемо да скуп \mathbb{R} није пребројив.

81. Ако за два скупа X и Y важи $X \subseteq Y$, доказати да је тада $\text{card } X \leq \text{card } Y$.

Решење: Тражена ивијекија $f : X \rightarrow Y$ дата је са $f(x) = x$.

82. Испитати да ли је операција * дефинисана на

$$\begin{aligned} x*y &= xy - 2(x+y-3) \\ &= 16xyz + 4kxz + 4kyz + 4kxy + k^2x + k^2y + kz; \end{aligned}$$

унутрашња операција на следећим скуповима:

- a) $\mathbb{R} \setminus \{2\}$,
b) $\mathbb{R} \setminus \{b\}$ за реалан параметар $b \neq 2$.

Решење: a) Уочимо следећи низ еквиваленција:

$$\begin{aligned} x*y = 2 &\Leftrightarrow xy - 2(x+y-3) = 2 \Leftrightarrow xy - 2x - 2y + 4 = 0 \Leftrightarrow \\ &\Leftrightarrow (x-2)(y-2) = 0. \end{aligned}$$

Према томе, уколико је $x \neq 2$ и $y \neq 2$ мора бити и $x*y \neq 2$, тј. операција * јесте унутрашња за скуп $\mathbb{R} \setminus \{2\}$.

b) Уочимо следећи низ еквиваленција:

$$\begin{aligned} x*y = b &\Leftrightarrow xy - 2(x+y-3) = b \Leftrightarrow xy - 2x - 2y + 6 - b = 0 \Leftrightarrow \\ &\Leftrightarrow (y-2)x = 2y + b - 6. \end{aligned}$$

За $y = 2$ долазимо до контрадикције, док за $y \neq 2$ постоји јединствено одређена вредност:

$$x = \frac{2y+b-6}{y-2}.$$

Непосредно проверавамо да је $x \neq 2$ (јер бисмо, у противном, добили $b = 2$). Значи, за свако $y \in \mathbb{R} \setminus \{2, b\}$ постоји $x \in \mathbb{R} \setminus \{2, b\}$ тако да је $x*y = b$, па чије испуњена дефинициона импликација $x \in \mathbb{R} \setminus \{b\}$ и $y \in \mathbb{R} \setminus \{b\} \Rightarrow x*y \in \mathbb{R} \setminus \{b\}$, тј. * није унутрашња операција.

83. Нека је у скупу \mathbb{R} дефинисана операција:

$$x \circ y = 4xy + k(x+y),$$

где је k реалан параметар. Одредити вредност параметра k тако да је операција $\circ : \mathbb{R}^2 \rightarrow \mathbb{R}$ асоцијативна.

Решење: Посматрајмо следећа два израза:

$$L = (x \circ y) \circ z = (4xy + k(x+y)) \circ z =$$

$$\begin{aligned} &= 4(4xy + k(x+y))z + k((4xy + k(x+y)) + z) = \\ &= 16xyz + 4kxz + 4kyz + 4kxy + k^2x + k^2y + kz; \\ D &= x \circ (y \circ z) = x \circ (4yz + k(y+z)) = \\ &= 4x(4yz + k(y+z)) + k \cdot (x + (4yz + k(y+z))) = \\ &= 16xyz + 4kxz + 4kyz + 4kxy + kx + k^2y + k^2z. \end{aligned}$$

Изједначујући L и D закључујемо да асоцијативност важи ако и само ако је $k^2 = k$, тј. за $k \in \{0, 1\}$. Према томе, имамо следеће две асоцијативне операције:

$$\begin{aligned} x \circ y &= 4xy + x + y, \\ x \circ y &= 4xy \end{aligned}$$

84. Доказати да је бинарна операција $\circ : (\mathbb{R}^+)^2 \rightarrow \mathbb{R}^+$ дефинисана на следећи начин:

$$x \circ y = x^{\log_a y},$$

асоцијативна и да поседује неутрални елемент $e \in \mathbb{R}^+$.

Решење: Асоцијативност директно произлази на основу једнакости:

$$(x \circ y) \circ z = \left(x^{\log_a y} \right) \circ z = \left(x^{\log_a y} \right)^{\log_a z} = x^{\log_a y \cdot \log_a z} =$$

$$= x^{\log_a z \cdot \log_a y} = x^{\log_a y} = x \circ (y \circ z).$$

Непосредно се проверава да је основа логаритма $a \in \mathbb{R}^+$ неутрални елемент за бинарну операцију $\circ : (\mathbb{R}^+)^2 \rightarrow \mathbb{R}^+$, тј. да за свако $x \in \mathbb{R}^+$ важи $a \circ x = x \circ a = x$.

БУЛОВА АЛГЕБРЕ

ГЛАВА 1.

1. BOOLE-ОВЕ АЛГЕБРЕ

1.. Плазећи од аксиома Boole-ове алгебре доказати следећа тврђења:

- На:
- a) $a \vee a = a$, (идемпотентност)
 - б) $a \wedge a = a$,
 - в) $a \vee 1 = 1$,
 - г) $a \wedge 0 = 0$,
 - д) $a \wedge (a \vee b) = a$, (апсорптивност)
 - ж) $a \vee (a \wedge b) = a$,

где су 0 и 1 неутрални елементи редом операција \vee и \wedge .

2.. Нека је $\mathcal{B} = (B, \wedge, \vee, \neg)$ Boole-ова алгебра. Доказати да сваки елемент има јединствен комплемент, τ_j .

$$(\forall x \in B) (\exists \bar{x} \in B) x \wedge \bar{x} = 0, x \vee \bar{x} = 1.$$

Решење: Претпоставимо да постоје бар два различита комплемента, τ_j , посматрајмо два различита пресликавања $\tau_1 : B \rightarrow B$ и $\tau_2 : B \rightarrow B$ тако да за произвољно $x \in B$ и за $x_1 = \tau_1^{-1}(x)$ и $x_2 = \tau_2^{-1}(x)$ важе једнакости

$$\begin{aligned} x \wedge x_1 &= x \wedge x_2 = 0, \\ x \vee x_1 &= x \vee x_2 = 1. \end{aligned}$$

Користећи аксиому о постојању неутралног елемента, као и услове дистрибутивности и комутативности, добијамо да је

$$\begin{aligned} x_1 &= x_1 \vee 0 = x_1 \vee (x \wedge x_2) = \\ &= (x_1 \vee x) \wedge (x_1 \vee x_2) = (x \vee x_1) \wedge (x_1 \vee x_2). \end{aligned}$$

Имајући у виду претпоставке $x \vee x_1 = x \vee x_2$ и $x \wedge x_1 = x \wedge x_2$ и користећи поново дистрибутивност, као и особину апсорптивности из претходног задатка, видимо да је

$$\begin{aligned} x_1 &= (x \vee x_2) \wedge (x \vee x_1) = (x \wedge x_1) \vee x_2 = \\ &= (x \wedge x_2) \vee x_2 = x_2, \end{aligned}$$

што значи да елемент $x \in B$ има јединствен комплемент.

3. Нека је $\mathcal{B} = (B, \wedge, \vee, \neg)$ Boole-ова алгебра. Доказати да Morgan-ове законе, тј. да је:

$$\begin{aligned} (\forall x, y \in B) \quad & \frac{x \wedge y}{x \vee y} = \overline{x} \vee \overline{y}, \\ & \frac{x \wedge y}{x \vee y} = \overline{x} \wedge \overline{y}. \end{aligned}$$

Решење: Применом аксиома Boole-ове алгебре добијамо:

$$\begin{aligned} (x \wedge y) \wedge (\overline{x} \vee \overline{y}) &= ((x \wedge y) \wedge \overline{x}) \vee ((x \wedge y) \wedge \overline{y}) = \\ &= ((x \wedge \overline{x}) \wedge y) \vee (x \wedge (y \wedge \overline{y})) = (0 \wedge y) \vee (x \wedge 0) = 0 \vee 0 = 0; \\ (x \wedge y) \vee (\overline{x} \vee \overline{y}) &= ((x \wedge y) \vee \overline{x}) \vee \overline{y} = \\ &= ((x \vee \overline{x}) \wedge (y \vee \overline{x})) \vee \overline{y} = (1 \wedge (y \vee \overline{x})) \vee \overline{y} = \overline{x} \vee (y \vee \overline{y}) = \overline{x} \vee 1 = 1. \end{aligned}$$

Имајући у виду да из $a \wedge b = 0$ и $a \vee b = 1$ следије (због јединствености комплемента) $\overline{a} = b$, закључујемо да је $\overline{x \wedge y} = \overline{x} \vee \overline{y}$, што је и требало доказати.

Слично се доказује да је и $\overline{x \vee y} = \overline{x} \wedge \overline{y}$.

4. Доказати да у Boole-овој алгебри важи **уопштени асоцијативни закон**: сваки израз Boole-ове алгебре формиран само помоћу бинарне операције \vee једнак је изразу формираном помоћу ма које правилне примене заграда на полазни израз.

Напомена: Наведено тврђење важи за произвољну асоцијативну операцију, па самим тим и за \vee . На тај начин можемо говорити о главном \vee - производу, као и о главном \wedge - производу.

5. Доказати да у Boole-овој алгебри важи:

$$a) \quad a \wedge \left[\bigvee_{i=1}^n a_i \right] = \bigvee_{i=1}^n (a \wedge a_i), \quad a \vee \left[\bigwedge_{i=1}^n a_i \right] = \bigwedge_{i=1}^n (a \vee a_i),$$

(уопштена дистрибутивност);

$$6) \quad \overline{\left[\bigwedge_{i=1}^n a_i \right]} = \bigvee_{i=1}^n \overline{a_i}, \quad \overline{\left[\bigvee_{i=1}^n a_i \right]} = \bigwedge_{i=1}^n \overline{a_i},$$

(уопштени de Morgan-ови закони);

$$b) \quad (a \wedge b) \vee (b \wedge c) \vee (c \wedge a) = (a \wedge b) \wedge (b \wedge c) \wedge (c \wedge a);$$

$$g) \quad \overline{(x \vee y)} \vee \overline{(\overline{x} \vee y)} = \overline{y};$$

$$d) \quad \overline{(x \wedge y)} \wedge \overline{(\overline{x} \wedge y)} = \overline{y};$$

$$h) \quad (x \wedge \overline{y} \wedge \overline{z}) \vee (x \wedge y \wedge \overline{z}) \vee (x \wedge y \wedge z) \vee (x \wedge \overline{y} \wedge z) = x;$$

$$e) \quad (x \wedge y) \vee (\overline{x} \wedge \overline{y}) = (x \vee \overline{y}) \wedge (\overline{x} \vee y).$$

Решење: a) Треба доказати да је

$$a \wedge \left(a_1 \vee a_2 \vee \dots \vee a_n \right) = (a \wedge a_1) \vee (a \wedge a_2) \vee \dots \vee (a \wedge a_n).$$

Доказ ћемо известки методом математичке индукције.

За $n = 1$ очигледно је $a \wedge a_1 = a \wedge a_1$. За $n = 2$ имамо

$$a \wedge (a_1 \vee a_2) = (a \wedge a_1) \vee (a \wedge a_2),$$

што важи због дистрибутивности операције \wedge према \vee .

Претпоставимо да једнакост важи за $n = k$, тј. да је

$$a \wedge \left[\bigvee_{i=1}^k a_i \right] = \bigvee_{i=1}^k (a \wedge a_i).$$

За $n = k + 1$ биће:

$$\begin{aligned} a \wedge \left[\bigvee_{i=1}^{k+1} a_i \right] &= a \wedge (a_1 \vee a_2 \vee \dots \vee a_k \vee a_{k+1}) = \\ &= a \wedge \left((a_1 \vee a_2 \vee \dots \vee a_k) \vee a_{k+1} \right) \end{aligned}$$

(асоцијативност \vee)

(дистрибутивност)

(индукција, хипотеза)

(асоцијативност \vee)

Друга једнакост може се доказати аналогно, а последица је принцип дуалности у Boole-овој алгебри.

$$b) \quad \text{Треба доказати да је } \overline{(a_1 \wedge a_2 \wedge \dots \wedge a_n)} = \overline{a_1} \vee \overline{a_2} \vee \dots \vee \overline{a_n}.$$

За $n = 1$ је $\overline{a_1} = \overline{a}_1$. За $n = 2$ имамо $\overline{(a_1 \wedge a_2)} = \overline{a}_1 \vee \overline{a}_2$.

Morgan-ови закони, в. задатак 3.

Претпоставимо да једнакост важи за $n = k$, тј. $\overline{\left(\begin{array}{c} k \\ \wedge \quad a \\ i=1 \end{array} \right)} = \overline{\bigvee_{i=1}^k a_i}$.

За $n = k + 1$ имамо:

$$\overline{\left(\begin{array}{c} k+1 \\ \wedge \quad a \\ i=1 \end{array} \right)} = \overline{a_1 \wedge a_2 \wedge \dots \wedge a_k \wedge a_{k+1}} =$$

$$= \overline{(a_1 \wedge a_2 \wedge \dots \wedge a_k) \wedge a_{k+1}} =$$

$$= \overline{(a_1' \wedge a_2' \wedge \dots \wedge a_k')} \vee \overline{a_{k+1}} =$$

$$= (\overline{a_1'} \vee \overline{a_2'} \vee \dots \vee \overline{a_k'}) \vee \overline{a_{k+1}} =$$

$$= \overline{a_1'} \vee \overline{a_2'} \vee \dots \vee \overline{a_k'} \vee \overline{a_{k+1}}.$$

в)

$$(a \wedge b) \vee (b \wedge c) \vee (c \wedge a) =$$

$$= ((a \wedge b) \vee (b \wedge c)) \vee (c \wedge a)$$

$$= ((b \wedge a) \vee (b \wedge c)) \vee (c \wedge a)$$

$$= (b \wedge (a \vee c)) \vee (c \wedge a)$$

$$= (c \wedge a) \vee (b \wedge (a \vee c))$$

$$= ((c \wedge a) \vee b) \wedge ((c \wedge a) \vee (a \vee c))$$

$$= (b \vee (c \wedge a)) \wedge (a \vee (c \vee (c \wedge a)))$$

$$= ((b \vee c) \wedge (b \vee a)) \wedge (a \vee c)$$

$$= (a \vee b) \wedge (b \vee c) \wedge (c \vee a).$$

Напомена: Доказана једнакост представља тзв. Dedekind-ов идејитет.

6. Уведимо у скупу природних бројева \mathbb{N} две бинарне операције \wedge , \vee

као највиши заједнички делилач – NZD(x, y) и најмањи заједнички садржалац – NZS(x, y), тј.

$$(\forall x, y \in \mathbb{N}) \quad x \wedge y = \text{NZD}(x, y), \quad x \vee y = \text{NZS}(x, y).$$

Доказати да је $(\mathbb{N}, \wedge, \vee)$ мрежа.

Решење: Сваки природан број може се факторисати, тј. представити у облику производа потенција простих бројева који га не премашају, на следећи начин:

$$n_j = \prod_{i=1}^k p_i^{\alpha_{ij}} \quad (\alpha_{ij} \in \{0, 1, 2, \dots\}).$$

Види се да је

$$\text{NZD}(n_1, n_2) = \prod_{i=1}^k p_i^{\min\{\alpha_{i1}, \alpha_{i2}\}},$$

као и

$$\text{NZS}(n_1, n_2) = \prod_{i=1}^k p_i^{\max\{\alpha_{i1}', \alpha_{i2}'\}},$$

што значи да се за NZD узимају мање, а за NZS веће од потенција истих простих чинилаца, док је k укупан број разних простих чинилаца. Уколико неки операнд не садржи неки од чинилаца, тада се за одговарајућу потенцију узима вредност нула. Имајући у виду ову интерпретацију, задатак се своди на доказивање појединачних једнакости везаних за минимум и максимум природних бројева.

i) Јасно је да су обе операције комутативне.

$$\text{ii)} \quad \text{Како је } \text{NZD}(\text{NZD}(n_1, n_2), n_3) = \text{NZD}\left(\prod_{i=1}^k p_i^{\min\{\alpha_{i1}, \alpha_{i2}\}}, n_3\right) =$$

$$= \prod_{i=1}^k p_i^{\min\{\min\{\alpha_{i1}, \alpha_{i2}\}, \alpha_{i3}\}} \quad \text{и} \quad \text{NZD}(n_1, \text{NZD}(n_2, n_3)) = \\ = \text{NZD}\left(n_1, \prod_{i=1}^k p_i^{\min\{\alpha_{i1}', \alpha_{i2}'\}}\right) = \prod_{i=1}^k p_i^{\min\{\alpha_{i1}', \min\{\alpha_{i2}', \alpha_{i3}'\}\}},$$

треба доказати да је за било које $a_1, a_2, a_3 \in \mathbb{N}_0$

$$\min\{\min\{a_1, a_2\}, a_3\} = \min\{a_1, \min\{a_2, a_3\}\}.$$

Ово је очигледно, јер је резултат у оба случаја најмањи од бројева a_1, a_2, a_3 . Аналогно, из

$$\max\{\max\{a_1, a_2\}, a_3\} = \max\{a_1, \max\{a_2, a_3\}\}$$

следије асоцијативност NZD.

iii) Апсорптивност се своди на

$$\min\{a_1, \max\{a_1, a_2\}\} = a_1,$$

што се лако може доказати испитивањем случајева $a_1 \leq a_2$ и $a_1 > a_2$; аналогично је и

$$\max\{a_1, \min\{a_1, a_2\}\} = a_1.$$

Према томе, уређена тројка $(\mathbb{N}, \wedge, \vee)$ је мрежа.

7. Доказати да у мрежи (S, \wedge, \vee) важи:

$$\begin{aligned} 1) \quad (\forall x, y, z \in S) \quad x \wedge (y \vee z) &= (x \wedge y) \vee (x \wedge z) \\ \text{ако и само ако је} \end{aligned}$$

$$2) \quad (\forall x, y, z \in S) \quad x \vee (y \wedge z) = (x \vee y) \wedge (x \vee z).$$

Решење: Доказамо да исправност релације 1) повлачи исправност релације 2):

$$\begin{aligned} &(x \vee y) \wedge (x \vee z) = \\ &= ((x \vee y) \wedge x) \vee ((x \vee y) \wedge z) \quad (\text{због услова 1}) \\ &= (x \wedge (x \vee y)) \vee ((x \vee y) \wedge z) \quad (\text{комутативност}) \\ &= x \vee (z \wedge (x \vee y)) \quad (\text{апсорптивност и ком.}) \\ &= x \vee ((z \wedge x) \vee (z \wedge y)) \quad (\text{због услова 1}) \\ &= x \vee ((x \wedge z) \vee (y \wedge z)) \quad (\text{комутативност}) \\ &= (x \vee (x \wedge z)) \vee (y \wedge z) \quad (\text{асоцијативност}) \\ &= x \vee (y \wedge z). \quad (\text{апсорптивност}) \end{aligned}$$

Обратна импликација може се доказати аналогно, али је јасно да она проистиче из принципа дуалности.

8. Нека је T неки дати скуп, а $\mathcal{P}(T) = S$ партитивни скуп скупа T . Уведимо у S бинарне операције \wedge и \vee као пресек и унију скупова:

$$(\forall X, Y \in S) \quad X \wedge Y = X \cap Y, \quad X \vee Y = X \cup Y.$$

Доказати да је (S, \wedge, \vee) мрежа.

Решење: Особине $X \wedge Y = Y \wedge X$ и $(X \wedge Y) \wedge Z = X \wedge (Y \wedge Z)$ важе на основу познатих особина скуповних операција; једнакост $X \wedge (X \vee Y) = X$ следије из чињенице да је скуп $X \cup Y$ надскуп скупа X . Исте особине за унију доказају се аналогично. Тиме смо доказали да је (S, \wedge, \vee) мрежа.

Као што је познато, операције \wedge и \vee међусобно су дистрибутивне, па је и мрежа (S, \wedge, \vee) дистрибутивна.

За произвољан елемент $X \in S = \mathcal{P}(T)$ посматрајмо елемент $\overline{X} = T \setminus X$, тј. комплемент скупа X у односу на скуп T . Како је

за свако $X \in S$:

$$\begin{aligned} X \wedge \overline{X} &= X \cap (T \setminus X) = \emptyset, \\ X \vee \overline{X} &= X \cup (T \setminus X) = T, \end{aligned}$$

мрежа (S, \wedge, \vee) је комплементирана.

Према томе, доказали smo да је (S, \wedge, \vee) дистрибутивна комплементирана мрежа, тј. Boole-ова алгебра.

9. Доказати да су све двоелементне мреже Boole-ове алгебре.

10. Доказати да је структура (S, \vee, \wedge, \neg) , где је $S = \{0, 1, a, b\}$, а операције \vee, \wedge и \neg дефинисане табличама:

| | | 0 | a | b | 1 | $\neg x$ |
|--|--|---|---|---|---|----------|
| | | y | x | y | x | |
| | | 0 | 0 | a | 1 | |
| | | a | a | 1 | 0 | |
| | | b | b | 1 | 0 | |
| | | 1 | 1 | 1 | 1 | 0 |

Boole-ова алгебра изоморфна је Boole-овом алгебром $(\mathcal{P}(\{a, b\}), \cup, \cap, \neg)$, где је \cup ознака за операцију комплементирања у односу на скуп $\{a, b\}$.

Решење: Посматрајмо таблице операција Boole-ове алгебре $(\mathcal{P}(\{a, b\}), \cup, \cap, \neg)$:

| | | 0 | a | b | 1 | $\neg x$ |
|--|--|--------|--------|--------|--------|----------|
| | | 0 | 0 | 0 | 0 | |
| | | {a} | {a} | {a} | {a} | |
| | | {b} | {a, b} | {b} | {a, b} | |
| | | {a, b} | {a, b} | {a, b} | {a, b} | |
| | | 0 | 0 | 0 | 0 | |

| | | 0 | a | b | 1 | $\neg x$ |
|--|--|---|---|---|---|----------|
| | | 0 | 0 | 0 | 0 | |
| | | 0 | 0 | 0 | 0 | |
| | | a | 0 | 0 | 0 | |
| | | b | 0 | 0 | 0 | |
| | | 1 | 0 | 0 | 0 | |

Такође, посматрајмо бијекцију $f: \mathcal{P}(\{a, b\}) \rightarrow S$ дату са:

$f = \{(\varnothing, 0), (\{a\}, a), (\{a, b\}, b), (\{\{a, b\}\}, 1)\}$.
Тада важе једнакости:

$$\begin{aligned} &(\forall x, y \in \mathcal{P}(\{a, b\})) f(x) \vee f(y) = f(x \cup y), \\ &(\forall x \in \mathcal{P}(\{a, b\})) f(x^c) = \overline{f(x)}. \end{aligned}$$

На основу тога алгебарска структура (S, \vee, \wedge, \neg) изоморфна је са Boole-овом алгебром скупова $(\mathcal{P}(\{a, b\}), \cup, \cap, {}^c)$, па је и сама Boole-ова алгебра.

11. Нека је дат скуп T и нека је S непразан подскуп скупа $\mathcal{P}(T)$,

такав да важи:

- 1) $(\forall x, y \in S) x \cap y \in S$ и $x \cup y \in S$;
- 2) $(\forall x \in S) T \setminus x \in S$.

a) Доказати да је (S, \cup, \cap) Boole-ова алгебра.

б) Показати да се услов 1) може заменити са:

$$(\forall x, y \in S) x \cap y \in S,$$

$$(\forall x, y \in S) x \cup y \in S.$$

Решење: a) Операције \cup и \cap су операције у скупу S (због ус-

лова 1'), а за структуру (S, \cup, \cap) важи следеће:

1⁰ Поншто је $(\mathcal{P}(T), \cup, \cap)$ Boole-ова алгебра и $S \subset \mathcal{P}(T)$, за свако $A, B, C \in S$ биће:

$$\begin{aligned} A \cup B &= B \cup A, & A \cap B &= B \cap A; \\ A \cup (B \cup C) &= (A \cup B) \cup C, & A \cap (B \cap C) &= (A \cap B) \cap C; \\ A \cup (B \cap C) &= (A \cup B) \cap (A \cup C), & A \cap (B \cup C) &= (A \cap B) \cup (A \cap C). \end{aligned}$$

2⁰ Постоје неутрални елементи и то:

$0 = \varnothing$, (према услову задатка S је непразан скуп, па пос-
тоји бар један скуп $A \in S$, а према услову 2) тада је и $T \setminus A \in S$ и
(због 1)) $A \cap (T \setminus A) \in S$, односно $\varnothing \in S$);

$1 = T$ (показали смо да $\varnothing \in S$, па, на основу 2), $T \setminus \varnothing \in S$, од-
ношно $T \in S$; при том је $(\forall x \in S) x \cup \varnothing = x$ и $x \cap T = x$.

3⁰ Сваки елемент $x \in C$ има свој комплемент $\bar{x} \in S$: заиста, за $x \in S$ је $\bar{x} = T \setminus x$ ($\bar{x} \in S$ због услова 2)). Очигледно је $x \cup \bar{x} = T$ и

$$x \cap \bar{x} = \varnothing.$$

Дакле, (S, \cup, \cap) је Boole-ова алгебра.

б) Доказимо да се услов 1) може заменити условом 1':

$$1' \quad (\forall x, y \in S) x \cap y \in S.$$

Пошто је $(\mathcal{P}(T), \cup, \cap)$ Boole-ова алгебра, на основу де Morgan-ових за-
кона важи $(\forall A, B \in \mathcal{P}(T)) A \cup B = \overline{(\overline{A} \cap \overline{B})}$ и, стављајући $\overline{A} = T \setminus x$,
имамо $A \cup B = T \setminus ((T \setminus x) \cap (T \setminus y))$. Због $S \subset \mathcal{P}(T)$ биће:

$$(\forall x, y \in S) x \cup y = T \setminus ((T \setminus x) \cap (T \setminus y)).$$

Сада, због услова 2), $(\forall x, y \in S) (T \setminus x), (T \setminus y) \in S$, а због услова 1') $(\forall x, y \in S) (T \setminus x) \cap (T \setminus y) \in S$; најдај, поново због 2), $(\forall x, y \in S) T \setminus ((T \setminus x) \cap (T \setminus y)) \in S$, односно

$$(\forall x, y \in S) x \cap y \in S.$$

Дакле, из 1') и 2) следије 1), па је (S, \cup, \cap) Boole-ова алгебра.

12. Нека је дат скуп T ($\text{card } T \geq 3$) и нека је A дати бар двоел-
ементни прави подскуп скупа T . Нека је S скуп оних и само оних

подскупова X скупа T за које је $X \cap A = \varnothing$ или $X \cap A = A$. Доказати да је (S, \cup, \cap) Boole-ова алгебра.

13. Дате су Boole-ове алгебре $(A, \vee_1, \wedge_1, \neg_1)$ и $(B, \vee_2, \wedge_2, \neg_2)$.

Доказати да је (C, \vee, \wedge, \neg) Boole-ова алгебра ако је $C = A \times B$ и за свако $a_1, a_2 \in A, b_1, b_2 \in B$

$$\begin{aligned} (a_1, b_1) \vee (a_2, b_2) &\stackrel{\text{def}}{=} (a_1 \vee_1 a_2, b_1 \vee_2 b_2), \\ (a_1, b_1) \wedge (a_2, b_2) &\stackrel{\text{def}}{=} (a_1 \wedge_1 a_2, b_1 \wedge_2 b_2), \\ \overline{(a_1, b_1)} &= (\overline{a}_1^1, \overline{b}_1^2). \end{aligned}$$

Решење: 1⁰ Комутативност бинарних операција важи јер је:

$$\begin{aligned} (a_1, b_1) \vee (a_2, b_2) &= (a_1 \vee_1 a_2, b_1 \vee_2 b_2) \\ &= (a_2 \vee_1 a_1, b_2 \vee_2 b_1) \\ &= (a_2, b_2) \vee (a_1, b_1); \end{aligned}$$

$$\begin{aligned}
 (a_1, b_1) \wedge (a_2, b_2) &= (a_1 \wedge a_2, b_1 \wedge b_2) \\
 &= (a_2 \wedge a_1, b_2 \wedge b_1) \\
 &= (a_2, b_2) \wedge (a_1, b_1).
 \end{aligned}$$

2⁰, 3⁰ Слично се доказује асоцијативност и дистрибутивност.

4⁰ Неутрални елементи су:

$$\begin{aligned}
 0 = (0_A, 0_B), \quad \text{где је } 0_A \text{ неутрални елемент за операцију} \\
 \vee_1, \text{ а } 0_B \text{ за } \vee_2; \\
 1 = (1_A, 1_B), \quad \text{где је } 1_A \text{ неутрални елемент за операцију} \\
 \wedge_1, \text{ а } 1_B \text{ за } \wedge_2. \\
 \text{Засиста, } 0, 1 \in C \text{ и важи:}
 \endaligned$$

$$\begin{aligned}
 (a, b) \vee 0 &= (a, b) \vee (0_A, 0_B) = (a \vee_1 0_A, b \vee_2 0_B) = (a, b), \\
 (a, b) \wedge 1 &= (a, b) \wedge (1_A, 1_B) = (a \wedge_1 1_A, b \wedge_2 1_B) = (a, b).
 \end{aligned}$$

5⁰ Сваки елемент има комплемент: наиме, за $(a, b) \in C$ је $\overline{(a, b)} = (\overline{a^1}, \overline{b^2})$ и важи:

$$\begin{aligned}
 (a, b) \vee \overline{(a, b)} &= (a, b) \vee (\overline{a^1}, \overline{b^2}) = (a \vee_1 \overline{a^1}, b \vee_2 \overline{b^2}) = (1_A, 1_B) = 1, \\
 (a, b) \wedge \overline{(a, b)} &= (a, b) \wedge (\overline{a^1}, \overline{b^2}) = (a \wedge_1 \overline{a^1}, b \wedge_2 \overline{b^2}) = (0_A, 0_B) = 0.
 \end{aligned}$$

Дакле, $(C, \vee, \wedge, \overline{})$ је Boole-ова алгебра.

14. Нека је $m = p_1 : p_2 : \dots : p_k$ природан број чији су прости чиниоци p_1, p_2, \dots, p_k сви међусобно различити и нека је $B = \{k \in \mathbb{N} : k \mid m\}$. Доказати да је $(B, \vee, \wedge, \overline{})$ Boole-ова алгебра, где је

$$\begin{aligned}
 x \vee y &= \text{NZS}(x, y), \\
 x \wedge y &= \text{NZD}(x, y),
 \end{aligned}$$

$$\overline{x} = \frac{m}{x}.$$

Решење: За $x, y \in B$ важи:

$$x = \prod_{i \in I} p_i, \quad y = \prod_{i \in J} p_i,$$

где су $I, J \subset \{1, 2, \dots, k\}$. Тада је:

$$x \vee y = \text{NZS}(x, y) = \prod_{i \in I \cup J} p_i, \quad (1)$$

$$x \wedge y = \text{NZD}(x, y) = \prod_{i \in I \cap J} p_i, \quad (2)$$

- Уочимо пресликавање: $f: B \mapsto \mathcal{P}(\{1, 2, \dots, k\})$ дефинисано са $f(x) = f\left(\prod_{i \in I} p_i\right) = I$. Очигледно је да је f бијекција и још важи (на основу (1) и (2)):
- $$\begin{aligned}
 f(x \vee y) &= f\left(\prod_{i \in I \cup J} p_i\right) = I \cup J = f\left(\prod_{i \in I} p_i\right) \cup f\left(\prod_{i \in J} p_i\right) = f(x) \cup f(y); \\
 f(x \wedge y) &= f\left(\prod_{i \in I \cap J} p_i\right) = I \cap J = f\left(\prod_{i \in I} p_i\right) \cap f\left(\prod_{i \in J} p_i\right) = f(x) \cap f(y);
 \end{aligned}$$

$$f(\overline{x}) = f\left(\frac{m}{x}\right) = f\left(\prod_{i \in \{1, 2, \dots, k\} \setminus I} p_i\right) = \{1, 2, \dots, k\} \setminus I =$$

$$= \{1, 2, \dots, k\} \setminus f(x) = (f(x))^C.$$

- Дакле, уређена четворка $(B, \vee, \wedge, \overline{})$ изоморфна је са $(\mathcal{P}(\{1, 2, \dots, k\}), \cup, \cap, C)$, па је и сама Boole-ова алгебра.

- Приметимо још да је у Boole-овој алгебри $(B, \vee, \wedge, \overline{})$ неутрални елемент за операцију \vee број 1, а за операцију \wedge број m . У скупу B дефинишмо операције:
- $$\begin{aligned}
 x \vee y &= \text{NZS}(x, y), \\
 x \wedge y &= \text{NZD}(x, y),
 \end{aligned}$$

- Доказати да је $(B, \vee, \wedge, \overline{})$ Boole-ова алгебра. Тада на основу чињенице да је $x \wedge 1 = \text{NZD}(x, 1) = 1$ и $x \vee n = \text{NZS}(x, n) = n$ закључујемо да је њена нула $0_B = 1$, а јединица $1_B = n$. Даље, претпоставимо да је $n = pk^2$ за неке природне бројеве $p, k > 1$. Међутим, ово доводи до контрадикције:

- $1 = 0_B = k \wedge \overline{k} = \text{NZD}(k, \overline{k}) = \text{NZD}(k, pk) = k$,
- на основу чега закључујемо да приrodan број n није делјив квадратом неког природног броја различитог од 1.

ратом природног броја пећег од један.

Доказ обратног тврђења дат је у решењу претходног задатка.

- a) $(p \Rightarrow q) \Rightarrow q;$
- b) $((p \Rightarrow q) \Rightarrow p) \Rightarrow p;$
- c) $(p \Rightarrow q) \Rightarrow ((p \Rightarrow r) \Rightarrow (p \Rightarrow q \wedge r));$
- ж) $p \Rightarrow (\neg p \Rightarrow q);$
- з) $p \Rightarrow (q \Rightarrow p);$
- и) $(p \Rightarrow r) \Rightarrow ((q \Rightarrow r) \Rightarrow (p \vee q \Rightarrow r)).$

16. Доказати да је исказна формула F

$$(p \vee q) \wedge (p \vee r) \wedge (q \vee r) \Leftrightarrow (p \wedge q) \vee (p \wedge r) \vee (q \wedge r)$$

таутологија.

Решење: Испитивањем сличних могућности за p , q и r добија се таблица истинитости у којој је са L , односно D , означена лева, односно десна страна еквиваленције.

| P | q | r | $p \vee q$ | $q \vee r$ | $p \vee r$ | L | $p \wedge q$ | $p \wedge r$ | $q \wedge r$ | D | F |
|-----|-----|-----|------------|------------|------------|-----|--------------|--------------|--------------|-----|-----|
| 1 | 1 | 1 | 1 | 1 | 1 | 1 | 1 | 1 | 1 | 1 | 1 |
| 1 | 1 | 0 | 1 | 1 | 1 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 1 | 0 | 1 | 1 | 1 | 1 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 1 | 0 | 0 | 1 | 1 | 1 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 0 | 1 | 1 | 1 | 1 | 1 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 0 | 1 | 0 | 1 | 1 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 0 | 0 | 1 | 1 | 1 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |

Из таблице се види да формула потврђује вредност \top за све могуће вредности променљивих, тј. да је дата исказна формула таутологија.

Напомена: Видети и решење задатка 5в.

Решење: в) Претпоставимо да дата исказна формула (обележимо је са A) није таутологија и покажимо да је то немогуће (reducio ad absurdum).

$$\begin{aligned} \tau(A) = \perp &\Leftrightarrow (\tau(p \Rightarrow (q \Rightarrow r)) = \top \wedge \tau((p \Rightarrow q) \Rightarrow (p \Rightarrow r)) = \perp) \Leftrightarrow \\ &(\tau(p \Rightarrow (q \Rightarrow r)) = \top \wedge \tau(p \Rightarrow q) = \top \wedge \tau(p \Rightarrow r) = \perp) \Leftrightarrow \\ &(\tau(p \Rightarrow (q \Rightarrow r)) = \top \wedge (\tau(p \Rightarrow q) = \top \wedge \tau(r) = \perp)) \Leftrightarrow \\ &(\tau(p \Rightarrow (q \Rightarrow r)) = \top \wedge \tau(p) = \top \wedge \tau(q) = \top \wedge \tau(r) = \perp) \Leftrightarrow \\ &(\tau(p \Rightarrow (q \Rightarrow r)) = \top \wedge \tau(p \Rightarrow (q \Rightarrow r)) = \perp) \Leftrightarrow \end{aligned}$$

одакле следује да је $\tau(A) = \top$, или $\vDash A$, што је и требало доказати.

19. Доказати да је исказна формула

$$(a \wedge b) \wedge \neg(a \vee b)$$

контрадикција.

20. Испитати ток вредности истинитости исказних формулa:

- a) $((p \Rightarrow q) \Rightarrow r) \Rightarrow (p \Rightarrow (q \Rightarrow r));$
- б) $(p \Rightarrow q) \wedge (q \Rightarrow r) \Rightarrow (p \Rightarrow r).$

21. Испитати да ли су следеће исказне формуле таутологије:

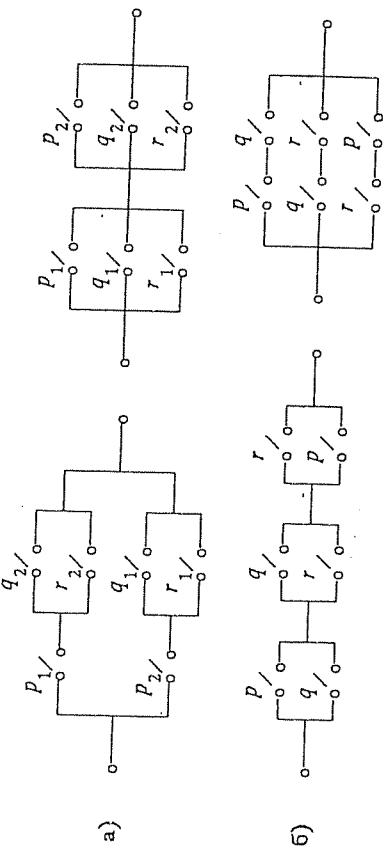
- a) $(p \Rightarrow q \vee r) \Leftrightarrow (\neg r \Rightarrow (p \Rightarrow q));$
- б) $(p \vee \neg q \Rightarrow \neg p) \Leftrightarrow (p \Rightarrow q);$
- в) $(p \Rightarrow (q \Rightarrow r)) \Rightarrow ((p \Rightarrow q) \Rightarrow (p \Rightarrow r));$
- г) $(p \Rightarrow q) \wedge (\neg p \Rightarrow q) \Rightarrow q;$

22. Не користећи таблицу истинитости доказати да исказна формула $(p \wedge q) \vee \neg(p \Rightarrow q)$ није таутологија.

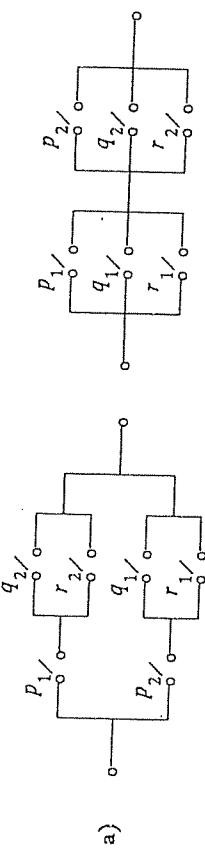
22. Нека су A и B исказне формуле и нека је формула $A \Rightarrow B$ таутологија. Доказати да постоји исказна формула C (која зависи од истих променљивих као и A и B) таква, да су и формуле $A \Rightarrow C$ и $C \Rightarrow B$ таутологије.

Решење: Покажимо да исказна формула $C = A \vee B$ задовољава усlove задатка. Формула $A \Rightarrow (A \vee B)$ јесте таутологија за све формуле A и B (за $\tau(A) = \perp$ очигледно је $\tau(A \Rightarrow (A \vee B)) = \top$, а за $\tau(A) = \top$ је $\tau(A \vee B) = \top$). Уколико формула $(A \vee B) \Rightarrow B$ не би била таутологија, то би значило да је за неке вредности исказних слова $\tau(A \vee B) = \top$ и $\tau(B) = \perp$, односно $\tau(A) = \top$. Ово, међутим, није могућно, јер би то значило да је $\tau(A \Rightarrow B) = \perp$, што противречи услову. Значи, и друга формула је таутологија. Дакле, показали смо да тражена формула C постоји.

23. Да ли су прекидачке мреже на слици еквивалентне?

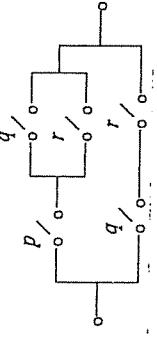


24. Ракетни систем активира се ако командант и бар један од његова два заменика укључује прекидаче. Напретки оптоварају прекидачку мрежу.

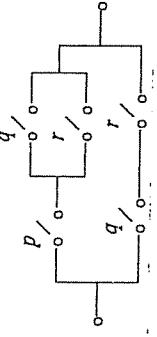


25. Унижујући схеме, докажи да они су еквивалентни.
- Решење:** Ако заменике означимо са z и t , а команданта са k , тражена прекидачка шема може да буде шема са слике.
- Резултат:** Ако заменике означимо са z и t , а команданта са k , тражена прекидачка шема може да буде шема са слике.

25. Нека комисија има три равноправна члана. Одлуке се доносе већином гласова и то тако што сваки члан комисије који је за доношење одлуке укључује свој прекидач (положај \top). Конструисати одговарајућу прекидачку шему уређаја за гласање.
- Резултат:** Ако чланове комисије означимо са p , q и r , једна реализација прекидачке шеме може да буде шема са слике.



- Напомена:** Шеми са горње слике еквивалентна је, нпр., шема са доње слике.



- Напомена:** Видети и зад. 23. б.

26. У унижујућу формулу:

$$p, p \Rightarrow p, (p \Rightarrow p) \Rightarrow p, \dots$$

одредити оне које су таутологије.

- Решење:** Доказаћемо индукцијом по броју појављивања исказног слова p у формулама да су формулите овог низа таутологије ако и само ако се слово p у њима појављује паран број пута.

Означимо са, F_n формулу $(\dots((p \Rightarrow p) \Rightarrow p) \Rightarrow \dots) \Rightarrow p$ у којој

се слово p јавља n пута.

За $n = 1$ је $F_1 \Leftrightarrow p$, што очигледно није тautологија ($\tau(p) = 0 \Rightarrow \Rightarrow \tau(F) = 0$). За $n = 2$ је $F_2 \Leftrightarrow (p \Rightarrow p)$, што јесте тautологија.

Претпоставимо да је F_{2k} тautологија. Тада је за $n = 2k + 1$ $F_{2k+1} \Leftrightarrow (F_{2k} \Rightarrow p)$. Попут је по индуктивној претпоставци увек $\tau(F_{2k}) = 1$, онда је $\tau(F_{2k} \Rightarrow p) = \tau(1 \Rightarrow p) = \tau(p)$, тј. за $\tau(p) = 0$ имамо да је и $\tau(F_{2k+1}) = 0$. Тиме је доказано да формулa F_{2k+1} није тautологија. За $n = 2k + 2$ је $F_{2k+2} \Leftrightarrow (F_{2k+1} \Rightarrow p)$.

Према претходном је $\tau(F_{2k+1}) = \tau(p)$, па је $\tau(F_{2k+1} \Rightarrow p) = 1$, без обзира на вредност исказног слова p , тј. формула F_{2k+2} је тautологија.

Дакле, из претпоставке да F_{2k} јесте тautологија следује да F_{2k+1} није, и да F_{2k+2} јесте тautологија. Тиме је доказана почетна хипотеза о тautологијама у задатом низу формулa.

Доказати да су исказне формуле

- $(p_1 \wedge p_2 \wedge \dots \wedge p_n \Rightarrow p) \Leftrightarrow (p_1 \Rightarrow (p_2 \Rightarrow (\dots (p_{n-1} \Rightarrow (p_n \Rightarrow p)) \dots)))$,
- $(p_1 \Rightarrow p) \wedge (p_2 \Rightarrow p) \wedge \dots \wedge (p_n \Rightarrow p) \Leftrightarrow (p_1 \vee p_2 \vee \dots \vee p_n \Rightarrow p)$,
- $(p_1 \Rightarrow p_2) \wedge (p_2 \Rightarrow p_3) \wedge \dots \wedge (p_{n-1} \Rightarrow p_n) \wedge (p_n \Rightarrow p_1) \Leftrightarrow (p_1 \wedge p_2 \wedge \dots \wedge p_n) \vee (\neg p_1 \wedge \neg p_2 \wedge \dots \wedge \neg p_n)$,

таutологије за све вредности $n \in \mathbb{N}$.

Решење: а) Доказ се спроводи применом принципа математичке индукције. За $n = 1$ формула се своди на

$$(p_1 \Rightarrow p) \Leftrightarrow (p_1 \Rightarrow p),$$

што јесте тautологија. За неко $n = k$ посматрајмо да ту исказну формулу у облику $L_k \Leftrightarrow D_k$ и претпоставимо да је она тautологија, а затим размотримо случај $L_{k+1} \Leftrightarrow D_{k+1}$. За $\tau(p_{k+1}) = \perp$ је $\tau(L_{k+1}) = \top$ (јер $(\perp \Rightarrow p) \Leftrightarrow \top$), док је $\tau(D_{k+1}) = \top$ јер је $((\top \Rightarrow p) \Leftrightarrow \top) \wedge ((p \Rightarrow \top) \Leftrightarrow \top)$. За $\tau(p_{k+1}) = \top$ очигледно је $L_{k+1} \Leftrightarrow L_k$, као и $D_{k+1} \Leftrightarrow D_k$ (јер је $(\top \Rightarrow p) \Leftrightarrow p$). Значи, $L_{k+1} \Leftrightarrow D_{k+1}$, чиме смо доказали да је дата исказна формула тautологија за скако

$n \in \mathbb{N}$.

28. Испитати да ли је исказна формула

$$(p_1 \Rightarrow p_2) \vee (p_2 \Rightarrow p_3) \vee \dots \vee (p_{n+2} \Rightarrow p_1)$$

tautologija за сваки природан број n . Шта се дешава ако се импликација замени еквиваленцијом?

Решење: Доказамо да је формула

$$F \Leftrightarrow (p_1 \Rightarrow p_2) \vee (p_2 \Rightarrow p_3) \vee \dots \vee (p_{n+2} \Rightarrow p_1)$$

tautologija за сваки природан број n дискусијом по слову p_1 . Ако је $\tau(p_1) = \top$, онда је $\tau(p_{n+2} \Rightarrow p_1) = \tau(p_{n+2} \Rightarrow \top) = \top$, па је и $\tau(F) = \top$. Ако је $\tau(p_1) = \perp$, онда је $\tau(p_1 \Rightarrow p_2) = \tau(\perp \Rightarrow p_2) = \top$, па је и $\tau(F) = \top$. Дакле, формула F је tautologija. У случају да се уместо импликације стави еквиваленција, формула гласи:

$$\Phi \Leftrightarrow (p_1 \Leftrightarrow p_2) \vee (p_2 \Leftrightarrow p_3) \vee \dots \vee (p_{n+2} \Leftrightarrow p_1).$$

Тада је $\tau(\Phi) = \perp$ ако и само ако је

$$\tau(p_1 \Leftrightarrow p_2) = \tau(p_2 \Leftrightarrow p_3) = \dots = \tau(p_{n+2} \Leftrightarrow p_1) = \perp,$$

односно

$$\tau(p_1) \neq \tau(p_2), \tau(p_2) \neq \tau(p_3), \dots, \tau(p_{n+2}) \neq \tau(p_1),$$

тј.

$$\tau(p_1) = \delta, \tau(p_2) = \overline{\delta}, \dots, \tau(p_{n+2}) = \overline{\delta},$$

где је $\delta \in \{\top, \perp\}$. Али, како је $\tau(p_{n+2}) = \overline{\delta}$ ако и само ако је $n + 2$, тј. n , паран број, Φ је tautologija ако и само ако је n непаран број.

29. Доказати да је исказна формула

$$F = F(p_1, \dots, p_n, \Leftrightarrow)$$

tautologija ако и само ако се свако исказно слово појављује паран број пута.

Решење: Лако се проверава, да је:

$$(p \Leftrightarrow q) \Leftrightarrow (q \Leftrightarrow p),$$

$$(p \Leftrightarrow q) \Leftrightarrow r \Leftrightarrow (p \Leftrightarrow (q \Leftrightarrow r)),$$

тако важи и уопштена асоцијативност операције \Leftrightarrow .

Због ових особина, формулу F можемо представити као

$$\Phi_1 \Leftrightarrow \Phi_2 \Leftrightarrow \dots \Leftrightarrow \Phi_n,$$

при чemu је са Φ_k означена формула $p_k \Leftrightarrow p_k \Leftrightarrow \dots \Leftrightarrow p_k$, где се p_k појављује i_k пута ($k = 1, 2, \dots, n$). Уколико је i_k паран број, $\Phi_k \Leftrightarrow \top$, а ако је i_k непаран број, $\Phi_k \Leftrightarrow p_k$ (ово се доказује индукцијом по броју појављивања слова p_k у формулама Φ_k). Приметимо да, ако за неко $k \in \{1, \dots, n\}$ важи $\Phi_k \Leftrightarrow p_k$, онда вредност целе формуле F зависи од p_k , па F није таутологија. С друге стране, ако су сви бројеви i_k парни, тј. $\Phi_k \Leftrightarrow \top$ за свако k , вредност целе формуле F биће увек \top .

Дакле, F је таутологија ако и само ако је i_k паран број за све $k \in \{1, \dots, n\}$, што је и требало доказати.

30. Доказати да исказна формула која садржи само логичке симболе \vee и \wedge не може бити ни таутологија ни контрадикција.

31. Колико се највише међусобно нееквивалентних исказних формулама (различитих Boolean-ових функција) може саставити од променљивих p_1, p_2, \dots, p_n ?

Резултат: 2^n .

$$\begin{aligned}
 & \begin{array}{c|ccccc}
 p & q & r & F & G & H & K \\
 \hline
 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 0 & 0 \\
 1 & 1 & 0 & 1 & 1 & 1 & 0 \\
 1 & 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & 1 \\
 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 0 \\
 0 & 1 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 \\
 0 & 1 & 0 & 0 & 1 & 0 & 1 \\
 0 & 0 & 1 & 1 & 1 & 0 & 0 \\
 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 1 & 0
 \end{array} \\
 \text{Решење: } & \text{Свака Boolean-ова функција } f(p, q, r) \text{ може се на следе-} \\
 & \text{ћи начин представити у савршеној дисјунктивној (СДНФ), односно} \\
 & \text{у савршеној конјункцивној нормалној форми (СКНФ):} \\
 & f(p, q, r) = (f(1,1,1) \wedge p \wedge q \wedge r) \vee (f(1,1,0) \wedge p \wedge q \wedge \bar{r}) \vee \\
 & (f(1,0,1) \wedge p \wedge \bar{q} \wedge r) \vee (f(1,0,0) \wedge p \wedge \bar{q} \wedge \bar{r}) \vee \\
 & (f(0,1,1) \wedge \bar{p} \wedge q \wedge r) \vee (f(0,1,0) \wedge \bar{p} \wedge q \wedge \bar{r}) \vee \\
 & (f(0,0,1) \wedge \bar{p} \wedge \bar{q} \wedge r) \vee (f(0,0,0) \wedge \bar{p} \wedge \bar{q} \wedge \bar{r}),
 \end{aligned}$$

односно

$$\begin{aligned}
 f(p, q, r) &= (f(1,1,1) \vee \bar{p} \vee \bar{q} \vee r) \wedge (f(1,1,0) \vee \bar{p} \vee \bar{q} \vee \bar{r}) \wedge \\
 &(f(1,0,1) \vee \bar{p} \vee q \vee \bar{r}) \wedge (f(1,0,0) \vee \bar{p} \vee q \vee r) \wedge \\
 &(f(0,1,1) \vee p \vee \bar{q} \vee \bar{r}) \wedge (f(0,1,0) \vee p \vee \bar{q} \vee r) \wedge \\
 &(f(0,0,1) \vee p \vee q \vee \bar{r}) \wedge (f(0,0,0) \vee p \vee q \vee r).
 \end{aligned}$$

Тако је, нпр.:

$$\begin{aligned}
 F(p, q, r) &= (1 \wedge p \wedge q \wedge r) \vee (1 \wedge p \wedge q \wedge \bar{r}) \vee (0 \wedge p \wedge \bar{q} \wedge r) \vee \\
 &(0 \wedge p \wedge \bar{q} \wedge \bar{r}) \vee (0 \wedge \bar{p} \wedge q \wedge r) \vee (0 \wedge \bar{p} \wedge q \wedge \bar{r}) \\
 &\vee (1 \wedge \bar{p} \wedge \bar{q} \wedge r) \vee (0 \wedge \bar{p} \wedge \bar{q} \wedge \bar{r}) \vee (0 \wedge p \vee q \vee r) \\
 &= (p \wedge q \wedge r) \vee (p \wedge q \wedge \bar{r}) \vee (\bar{p} \wedge \bar{q} \wedge r) \quad (\text{СДНФ}),
 \end{aligned}$$

односно

$$\begin{aligned}
 F(p, q, r) &= (1 \vee \bar{p} \vee \bar{q} \vee \bar{r}) \wedge (1 \vee \bar{p} \vee \bar{q} \vee r) \wedge (0 \vee \bar{p} \vee q \vee \bar{r}) \\
 &\wedge (0 \vee \bar{p} \vee q \vee r) \wedge (0 \vee p \vee \bar{q} \vee \bar{r}) \wedge (0 \vee p \vee \bar{q} \vee r) \\
 &\wedge (1 \vee p \vee q \vee \bar{r}) \wedge (0 \vee p \vee q \vee r) \\
 &= (\bar{p} \vee q \vee \bar{r}) \wedge (\bar{p} \vee q \vee r) \wedge (p \vee \bar{q} \vee \bar{r}) \wedge \\
 &\wedge (p \vee \bar{q} \vee r) \wedge (p \vee q \vee r) \quad (\text{СКНФ}).
 \end{aligned}$$

34. Нека за Boolean-ову функцију $f : \{0, 1\}^3 \rightarrow \{0, 1\}$ важи да је

$f(1, 0, 1) = f(0, 1, 1) = 1$, и $f(p_1, p_2, p_3) = 0$ у осталим случајевима. Изразити ову функцију у облику савршене лисјунктивне (СДНФ) и савршене конјункцивне (СКНФ) нормалне форме.

35. Написати у облику савршene лисјунктивне нормалне форме (СДНФ) следеће формуле:

- $((p \Rightarrow q) \Leftrightarrow r) \wedge (p \vee \overline{q})$;
- $\overline{((p \Leftrightarrow q) \Rightarrow (q \Leftrightarrow r))}$.

36. Опредити број различних Boole-ових функција $\varphi(p_1, p_2, \dots, p_n)$ за које су исказне формула

- $p_1 \wedge p_2 \wedge \dots \wedge p_n \Rightarrow \varphi(p_1, p_2, \dots, p_n)$,
- $p_1 \vee p_2 \vee \dots \vee p_n \Rightarrow \varphi(p_1, p_2, \dots, p_n)$,

таутологије.

Решење: а) Ако је $\tau(p_1) = \dots = \tau(p_n) = 1$, онда формула $\varphi(1, \dots, 1)$ мора да има истинитосну вредност 1. Ако бар једна од променљивих има истинитосну вредност 0, цела формула има вредност 1. Дакле, $\varphi(1, \dots, 1) = 1$, а $\varphi(p_1, \dots, p_n)$ је произволан елемент скупа $\{0, 1\}$ (за остале вредности променљивих). - Пошто одговарајућа таблица има 2^n места, а само једна вредност је фиксирана, број одговарајућих функција је 2^{2^n-1} .

б) Ако је $\tau(p_1) = \dots = \tau(p_n) = 0$, онда је формула таутологија. Ако бар једна од променљивих има истинитосну вредност 1, $\varphi(p_1, \dots, p_n)$ мора да има вредност 1. У одговарајућој табели није фиксирано само једно место, тј. $\varphi(0, \dots, 0) = 1$ или $\varphi(0, \dots, 0) = 0$. Дакле, број одговарајућих функција је 2.

Решење: Представимо лагу формулу (означимо је са F) табличом:

| p | q | r | $\overline{q} \vee p$ | $r \Rightarrow \overline{q} \vee p$ | $\varphi(p, q, r)$ | $r \Rightarrow \overline{q} \vee p \Rightarrow p \Rightarrow q, r$ | $p \Rightarrow q$ | $\wedge(p \Rightarrow q) \wedge r$ | F |
|-----|-----|-----|-----------------------|-------------------------------------|--------------------|--|-------------------|------------------------------------|---------------------------------|
| 1 | 1 | 1 | 1 | 1 | $\varphi(1, 1, 1)$ | $\varphi(1, 1, 1)$ | 1 | $\varphi(1, 1, 1)$ | 1 |
| 1 | 1 | 0 | 1 | 1 | $\varphi(1, 1, 0)$ | $\varphi(1, 1, 0)$ | 0 | $\varphi(1, 1, 0)$ | $\overline{\varphi(1, 1, 0)}=1$ |
| 1 | 0 | 1 | 1 | 1 | $\varphi(1, 0, 1)$ | $\varphi(1, 0, 1)$ | 0 | $\varphi(1, 0, 1)$ | $\overline{\varphi(1, 0, 1)}=1$ |
| 1 | 0 | 0 | 1 | 1 | $\varphi(1, 0, 0)$ | $\varphi(1, 0, 0)$ | 0 | $\varphi(1, 0, 0)$ | $\overline{\varphi(1, 0, 0)}=1$ |
| 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | $\varphi(0, 1, 1)$ | 1 | 1 | $\varphi(0, 1, 1)$ | $\varphi(0, 1, 1)=1$ |
| 0 | 1 | 0 | 0 | 1 | $\varphi(0, 1, 0)$ | $\varphi(0, 1, 0)$ | 1 | $\varphi(0, 1, 0)$ | $\varphi(0, 1, 0)=1$ |
| 0 | 0 | 1 | 1 | 1 | $\varphi(0, 0, 1)$ | $\varphi(0, 0, 1)$ | 1 | $\varphi(0, 0, 1)$ | 1 |
| 0 | 0 | 1 | 1 | 1 | $\varphi(0, 0, 0)$ | $\varphi(0, 0, 0)$ | 1 | $\varphi(0, 0, 0)$ | $\overline{\varphi(0, 0, 0)}=1$ |

Дакле, $\varphi(1, 1, 0) = \varphi(1, 0, 1) = \varphi(1, 0, 0) = \varphi(0, 1, 0) = \varphi(0, 0, 0) = 0$, $\varphi(0, 1, 1) = 1$,

док $\varphi(1, 1, 1)$ и $\varphi(0, 0, 1)$ могу имати вредност било 0, било 1. Зато постоје четири различне функције $\varphi(p, q, r)$ за које је F таутологија. Описанемо их следећом табличом:

| p | q | r | $\varphi_1(p, q, r)$ | $\varphi_2(p, q, r)$ | $\varphi_3(p, q, r)$ | $\varphi_4(p, q, r)$ |
|-----|-----|-----|----------------------|----------------------|----------------------|----------------------|
| 1 | 1 | 1 | 1 | 1 | 0 | 0 |
| 1 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 1 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 0 | 1 | 1 | 1 | 1 | 1 | 1 |
| 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 0 | 0 | 1 | 0 | 0 | 1 | 0 |
| 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |

38. Опредити све функције $f : \{0, 1\}^2 \rightarrow \{0, 1\}$ такве да формулa

$(q \wedge f(p, q) \Rightarrow \overline{p}) \Rightarrow ((p \Rightarrow \neg q) \Rightarrow f(p, q))$ буде таутологија и представити их у облику СДНФ и СКНФ.

Решење: Таблица истинитости има следећи изглед:

| P | q | \bar{p} | \bar{q} | $q \wedge f$ | $q \wedge \bar{f}$ | $p \Rightarrow \bar{q}$ | $p \Rightarrow q$ | $(p \Rightarrow \bar{q}) \Rightarrow f$ | $(q \wedge f \Rightarrow \bar{p}) \Rightarrow ((p \Rightarrow \bar{q}) \Rightarrow f)$ |
|-----|-----|-----------|-----------|--------------|--------------------|-------------------------|-------------------|---|--|
| 0 | 0 | 1 | 1 | 0 | 1 | 1 | 1 | $f(0,0)$ | $f(0,0)$ |
| 0 | 1 | 1 | 0 | $f(0,1)$ | 1 | 1 | $f(0,1)$ | $f(0,1)$ | $f(0,1)$ |
| 1 | 0 | 0 | 1 | 0 | 1 | 1 | $f(1,0)$ | $f(1,0)$ | $f(1,0)$ |
| 1 | 1 | 0 | 0 | $f(1,1)$ | $\bar{f}(1,1)$ | 0 | 1 | 1 | 1 |

Дакле, таблици истинитости функције $f(p, q)$ мора бити:

| P | q | $f(p, q)$ |
|-----|-----|-----------|
| 0 | 0 | 1 |
| 0 | 1 | 1 |
| 1 | 0 | 1 |
| 1 | 1 | 0 или 1. |

Што значи да постоје две функције, $f_1(p, q) = 1$ (константа) и $f_2(p, q) = p \uparrow q$ (Sheffer-ова "ни") које задовољавају услов за датка. Одговарајуће СДНФ су:

$$f = (p \wedge q) \vee (p \wedge \bar{q}) \vee (\bar{p} \wedge q) \vee (\bar{p} \wedge \bar{q})$$

док СКНФ за f_1 не постоји, а за f_2 је $f_2 = \bar{p} \vee \bar{q}$.

39. Оредити у облику СДНФ Boole-ову функцију $A(p, q)$ тако да формулама $(p \Rightarrow (A \Rightarrow \bar{q})) \Rightarrow p \wedge q \vee A$ буде таутологија.

Решење: Представимо дату формулту (означимо је са F) табличом:

| P | q | \bar{p} | \bar{q} | A | $A \Rightarrow \bar{q}$ | $p \Rightarrow (A \Rightarrow \bar{q})$ | $p \wedge q$ | $p \wedge q \vee A$ | F |
|-----|-----|-----------|-----------|----------------|-------------------------|---|--------------|---------------------|-----|
| 1 | 1 | 0 | $A(1,1)$ | $\bar{A}(1,1)$ | 1 | 1 | 1 | 1 | 1 |
| 1 | 0 | 1 | $A(1,0)$ | $\bar{A}(1,0)$ | 1 | 0 | $A(1,0)$ | $A(1,0)$ | 1 |
| 0 | 1 | 0 | $A(0,1)$ | $\bar{A}(0,1)$ | 1 | 1 | 0 | $A(0,1)$ | 1 |
| 0 | 0 | 1 | $A(0,0)$ | $\bar{A}(0,0)$ | 1 | 1 | 0 | $A(0,0)$ | 1 |

Да би формулама F била таутологија, исказана формулама A мора да задовољава услове $A(1, 0) = A(0, 1) = A(0, 0) = 1$, док $A(1, 1)$ може да потрими вредност било 0, било 1. Разликујемо два случаја:

- i) $A(1, 1) = 0$. Тада ову исказну формулама можемо представити у облику СДНФ на следећи начин:

$$A(p, q) \Leftrightarrow (p \wedge \bar{q}) \vee (\bar{p} \wedge q) \vee (\bar{p} \wedge \bar{q})$$
- ii) $A(1, 1) = 1$. Тада је A таутологија, а одговарајућа СДНФ је:

$$A(p, q) \Leftrightarrow (p \wedge q) \vee (p \wedge \bar{q}) \vee (\bar{p} \wedge q) \vee (\bar{p} \wedge \bar{q}).$$

40. Оредити у облику СДНФ Boole-ову функцију $A(p, q, r)$ такву да исказана формулама
- $$(r \vee (p \wedge \bar{q}) \Rightarrow A) \wedge (r \wedge (p \Rightarrow q) \wedge A)$$

буде контрадикција.

41. Саставити таблицу вредности Boole-ових функција дефинисаних следећим изразима:
- a) $\gamma p \Rightarrow (\gamma r \Rightarrow (q \vee (p \uparrow r)))$,
b) $P \uparrow q \downarrow r \uparrow q \downarrow r$,
v) $P \uparrow (q \Rightarrow r) \downarrow q$,
g) $((\gamma p \vee \gamma q) \downarrow (P \vee \gamma q)) \vee ((\gamma p \Rightarrow \gamma q) \Rightarrow \gamma p \vee q)$,

где \vee, \uparrow и \downarrow редом означавају ексклузивну дисјунцију, Sheffer-ову и Łukasiewicz-еву операцију.

42. Написати у облику СДНФ и СКНФ Boole-ове функције дате следећим изразима:
- a) $P \uparrow q \downarrow r$,
б) $(p \Rightarrow q) \wedge (q \downarrow r)$,
в) $((p \Rightarrow q) \vee \gamma r) \uparrow P$.

43. Нека $*$ и \circ означавају две међусобно различите операције из скупа $\{\wedge, \vee, \gamma, \downarrow, \uparrow, \Rightarrow\}$. Испитати за које парове $(*, \circ)$ важи дистрибутивни закони

$$p * (q * r) = (p * q) \circ (p * r).$$

44. Ако је $f : \{0, 1\}^n \rightarrow \{0, 1\}$ Boole-ова функција, тада се Boole-ова функција f^* дата са

$$f^*(x_1, x_2, \dots, x_n) = \overline{f(\bar{x}_1, \bar{x}_2, \dots, \bar{x}_n)}$$

назива **дуалном функцијом** функције f . При том је очигледно $(f^*)^* = f$. Доказати да су конјункција и дисјункција, као и Sheffer-ова и Łukasiewicz-ева операција, међусобно дуалне Boole-ове функције.

45. Boole-ова функција $f : \{0, 1\}^n \rightarrow \{0, 1\}$ таква да је за све вредности променљивих x_1, x_2, \dots, x_n

$$f(x_1, x_2, \dots, x_n) = f(\bar{x}_1, \bar{x}_2, \dots, \bar{x}_n)$$

назива се **самодуалном функцијом**.

- a) Одредити све самодуалне Boole-ове функције за $n = 2$ у облику савршено дисјункције нормалне форме (СДНФ).
- b) Колико има самодуалних Boole-ових функција за произволно n ?

Решење: a) Ако се формирају све Boole-ове функције $f : \{0, 1\}^2 \rightarrow \{0, 1\}$ (има их 16) и одаберу само оне које су комплементарне (антисиметричне) у односу на средину таблице, добија се таблица

| x_1 | x_2 | f_1 | f_2 | f_3 | f_4 |
|-------|-------|-------|-------|-------|-------|
| 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 1 |
| 0 | 1 | 0 | 1 | 0 | 0 |
| 1 | 0 | 1 | 0 | 0 | 1 |
| 1 | 1 | 1 | 1 | 0 | 0 |

Нпр. СДНФ за f_1 је $f_1 = (x_1 \wedge x_2) \vee (x_1 \wedge \bar{x}_2) = x_1 \wedge (x_2 \vee \bar{x}_2) = x_1$.

Уочимо да су добијене функције, заправо, $f_1 = x_1$, $f_2 = x_2$, $f_3 = \bar{x}_2$ и $f_4 = \bar{x}_1$.

- b) Као што је познато, број свих Boole-ових функција од n променљивих износи $\bar{V}_2^n = 2^{2^n}$. Самодуалне Boole-ове функције су

оне за које је $f(x_1, x_2, \dots, x_n) = f(\bar{x}_1, \bar{x}_2, \dots, \bar{x}_n)$, што значи да је број места којима слободно располажемо у табилици вредности функције f сада двоструко мањи, па је, према томе, број самодуалних функција:

$$\bar{V}_2^{\frac{1}{2} \cdot 2^n} = \bar{V}_2^{2^{n-1}} = 2^{2^{n-1}}.$$

46. Изразити Негацију, Конјункцију, Дисјункцију, Импликацију и Еквиваленцију помоћу:

- a) Łukasiewicz-еве \downarrow ("нила");
 b) Sheffer-ове \uparrow ("није")

Решење: а) Како је $x \downarrow y = \overline{x \vee y}$, одмах закључујемо да је $x \downarrow x = \overline{x \vee x} = \overline{x}$; сада је

$$x \vee y = \overline{x \downarrow y} = (x \downarrow y) \downarrow (x \downarrow y);$$

и, пошто је $\overline{x \vee y} = \overline{x \wedge \bar{y}}$,

$$x \wedge y = \overline{x \downarrow \bar{y}} = (x \downarrow x) \downarrow (y \downarrow y);$$

Задатак импликацију имамо:

$$x \Rightarrow y = \overline{x} \vee y = ((x \downarrow x) \downarrow y) \downarrow ((x \downarrow x) \downarrow y),$$

а онда се лако одређује израз за еквиваленцију имајући у виду да је $x \Leftrightarrow y = (x \Rightarrow y) \wedge (y \Rightarrow x)$.

- б) Аналогно претходном добија се:

$$\begin{aligned} \overline{x} &= x \uparrow x; \\ x \wedge y &= (x \uparrow y) \uparrow (x \uparrow y); \\ x \vee y &= (x \uparrow x) \uparrow (y \uparrow y); \\ x \Rightarrow y &= x \uparrow (y \uparrow y); \\ x \Leftrightarrow y &= [(x \uparrow x) \uparrow (y \uparrow y)] \uparrow [(x \uparrow x) \uparrow (y \uparrow y)]. \end{aligned}$$

47. Изразити Sheffer-ову операцију помоћу Łukasiewicz-еве и обратно.

Резултат: $x \uparrow y = [((x \downarrow x) \downarrow (y \downarrow y)) \downarrow ((x \downarrow x) \downarrow (y \downarrow y))]$;

$$x \downarrow y = ((x \uparrow x) \uparrow (y \uparrow y)) \uparrow ((x \uparrow x) \uparrow (y \uparrow y));$$

48. Нека је $M = \{\Rightarrow, \top\}$.
- Доказати да је M база Boole-ових функција.
 - Приказати експулзивну дисјункцију (Σ) преко функција из M .

Решење: а) Може се поћи од познате чинионице да скуп $\{\vee, \neg\}$ јесте база Boole-ових функција. Како се дисјункција може представити као $(x \vee y) \Leftrightarrow (\neg x \Rightarrow y)$, следује да је скуп $\{\Rightarrow, \neg\}$ генераторски. Операција \neg је унарна и њом се не могу исказати бинарне операције, па скуп $\{\neg\}$ није генераторски. Поставља се још питање да ли је $\{\Rightarrow\}$ генераторски скуп. Уколико би то био случај, тада би се преко импликације могла изразити негација. Доказанћемо следећу лему на основу које ће се видети да то није могућко.

Лема: Исказана функција у којој се појављују само променљива p и операција \Rightarrow (уз употребу произволног потребног броја заграда) може имати истинитосну вредност $\tau(p)$ или 1.

Доказ: Доказ ће бити спроведен применом принципа математичке индукције по броју појављивања променљиве p у исказаној формулама. Како је очигледно да је

$$p \Leftrightarrow p,$$

$$(p \Rightarrow p) \Leftrightarrow 1,$$

$$((p \Rightarrow p) \Rightarrow p) \Leftrightarrow p \text{ и } (p \Rightarrow (p \Rightarrow p)) \Leftrightarrow 1,$$

види се да је претпоставка испуњена за $n = 1, 2, 3$ појављивања променљиве. Нека је тврђење тачно и за све природне бројеве $n \leq k$. Уочимо неку формулу у којој се p појављује $k + 1$ пут. Сигурно је да се у тој формулама могу издвојити подформуле A и B такве да је та формулама облика $A \Rightarrow B$. У свакој од формулама A и B променљива p појављује се не више од k пута, па је по индуктивној хипотези $(A \Leftrightarrow p) \vee (A \Leftrightarrow 1)$ и $(B \Leftrightarrow p) \vee (B \Leftrightarrow 1)$. Формирајмо табличу истинитости формулама $A \Rightarrow B$.

| | (B) | |
|-------------------|-------|-----|
| $A \Rightarrow B$ | 1 | p |
| (A) | 1 | 1 |
| | p | 1 |

Види се да је вредност истинитости формулама $A \Rightarrow B$ или 1 или $\tau(p)$, чиме је лема доказана.

Решење: На основу доказане леме видимо да није могућно изразити негацију применом импликације, одакле следује да скуп $\{\Rightarrow\}$ није генераторски. Како ниједан подскуп генераторског скупа $\{\Rightarrow, \neg\}$ није генератор, значи да је генераторски скуп $\{\Rightarrow, \neg, \top\}$ минималан, тј. да је база Boole-ових функција, што је и требало доказати.

49. Нека је Boole-ова функција $*$ дефинисана изразом

$$P * Q = \neg(P \Rightarrow Q).$$

Испитати да ли је скуп $\{\Rightarrow, *\}$ база Boole-ових функција.

Решење: У претходном задатку доказано је да је $\{\Rightarrow, \top\}$ база Boole-ових функција. Да бисмо доказали да је скуп $\{\Rightarrow, *\}$ генераторски, доволно је доказати да се функција \neg може да представи помоћу \Rightarrow и $*$; тада се функције из базе $\{\Rightarrow, \neg, \top\}$, а time и све Boole-ове функције, могу изразити помоћу функција скупа $\{\Rightarrow, *\}$. Ово следује из

$$\neg P \Leftrightarrow (P \Rightarrow (P * P)).$$

Потребно је доказати и минималност скупа $\{\Rightarrow, *\}$. Познато је да скуп $\{\Rightarrow\}$ није база, па остаје да се докаже да скуп $\{*\}$ такође није база Boole-ових функција.

Претпоставимо супротно, тј. да скуп $\{*\}$ јесте база. Тада би функција $f = 1$ (идентички једнака јединици) могла да се представи помоћу функције $*$. Доказаћемо индукцијом да ово није могућно.

Нека је n број појављивања операције $*$ у формулама. За $n = 1$ је

- $p * q \neq 1$. Претпоставимо да се за $n < k$, где је k произвљено изабран природан број, не може добити функција $f = 1$ и докажимо да се у том случају она не може добити ни са k примена функције *. Формулуп у којој се * јавља k пута може се представити у облику $F_1 * F_2$, где је број појављивана * у F_1 , као и у F_2 , мањи од k . Према томе, $F_1 \neq 1$, па је и $F_1 * F_2 \neq 1$ (јер $F_1 * F_2 = 1$ ако и само ако је $F_1 = 1$ и $F_2 = 0$). Дакле, скуп {*} није база, па је зато минимални генераторски скуп, тј. база, скуп $\{\Rightarrow, *\}$.
50. Испитати да ли је скуп $\{\Rightarrow, \Leftrightarrow\}$ база Boole-ових функција.
- Упућство: Показати да није могућно представити негацију.
51. Показати да скуп $\{*\}$, где је Boole-ова функција $* : \{0, 1\}^2 \rightarrow \{0, 1\}$ дефинисана табличом
- | p | q | $p * q$ |
|-----|-----|---------|
| 1 | 1 | 0 |
| 1 | 0 | 1 |
| 0 | 1 | 0 |
| 0 | 0 | 1 |
- није база Boole-ових функција.
52. Нека су A и B исказне формуле. Доказати да је формула B последица скупа формул $\{A, A \Rightarrow B\}$ (*modus ponens*).
- Решење: За исказну формулу која за известну комбинацију вредности свих исказних слова добије вредност истинитости τ (односно 1) рећи ћемо кратко да је у том случају тачна (односно нетачна). Дакле, треба показати да, ако A и $A \Rightarrow B$ имају вредност τ , тј. ако су тачне формуле, тада је и B тачна исказна формула. Претпоставимо да формула B није тачна. Тада имамо:

53. Нека су A и B исказне формуле. Доказати:
- $A \Rightarrow B$ тачно (из уснова задатка),
 - $A \Rightarrow B$ тачно (из уснова задатка),
 - B нетачно (претпоставка).
- Из (2) и (3) следује да је A нетачно, што је у противречности са (1). Дакле, полазна претпоставка није добра, па је формула B тачна.

54. Нека су A, B, C исказне формуле. Доказати:
- $A \Rightarrow B, B \Rightarrow C \models A \Rightarrow C$;
 - $A \Rightarrow B, A \Rightarrow C \models A \Rightarrow B \wedge C$;
 - $A \Rightarrow C, B \Rightarrow C \models A \vee B \Rightarrow C$.
- Решење: б) Ако је $A \Rightarrow B$ тачно и $A \Rightarrow C$ тачно, тада је и $(A \Rightarrow B) \wedge (A \Rightarrow C)$ тачно, тј. $(\neg A \vee B) \wedge (\neg A \vee C)$, односно $\neg A \vee (B \wedge C)$ јесте тачна формула. То значи да је $A \Rightarrow (B \wedge C)$ тачно, што се и тврди.
55. Доказати:
- $F_1, F_2, \dots, F_n \models F$ ако и само ако $\models (F_1 \Rightarrow (F_2 \Rightarrow (\dots (F_n \Rightarrow F) \dots)))$;

б) $F_1, F_2, \dots, F_n \models F$ ако и само ако $F_1, F_2, \dots, F_{n-1} \models F_n \Rightarrow F$.

56. Испитати да ли важи:

- а) $A \Leftrightarrow B, A \models B;$
- б) $A \wedge B, \neg A \Rightarrow B \models \neg B;$
- в) $A \vee B, \neg B, C \Rightarrow \neg A \models \neg C;$
- г) $A \vee B, A \Rightarrow C, B \Rightarrow D \models C \vee D;$
- д) $A \Rightarrow B, C \Rightarrow D, A \vee C \models B \wedge D;$
- е) $A \vee B, A \vee C, C \Rightarrow D, \neg(B \wedge D) \models A;$
- ж) $(A \Rightarrow B) \Rightarrow (C \Rightarrow D), \neg(C \Rightarrow D) \models D;$
- з) $\neg A \vee B, \neg B \wedge C, \neg(A \vee B) \Rightarrow D \models C \wedge D,$ где су A, B, C и D исказне формуле.

Решење: е) Ако су исказне формуле A, B, C и D такве да су A и C тачне, а B и D негатичне, тада ће формуле $(A \Rightarrow B) \Rightarrow (C \Rightarrow D)$ и $\neg(C \Rightarrow D)$ бити тачне. Дакле

$$(A \Rightarrow B) \Rightarrow (C \Rightarrow D), \neg(C \Rightarrow D) \not\models D.$$

КВАНИФИКАТОРСКИ РАЧУН

ПРОГРЕДА

2. КВАНТИФИКАТОРСКИ РАЧУН

1. Нека је \mathbb{Z} скуп целих, а \mathbb{N} скуп природних бројева. Које је од датих тврђена истинито, а које није?

- a) $(\forall x \in \mathbb{Z})(\exists y \in \mathbb{Z}) x < y,$
- b) $(\forall y \in \mathbb{Z})(\forall x \in \mathbb{Z}) x < y,$
- c) $(\forall x \in \mathbb{Z})(\forall y \in \mathbb{Z})(\exists z \in \mathbb{Z}) x + y = z,$
- d) $(\forall x \in \mathbb{Z})(\forall z \in \mathbb{Z})(\exists y \in \mathbb{N}) x + y = z.$

2. Испитати тачност тврђења:

- a) $(\exists x \in \{1, 2, 3\}) x^2 = 2;$
- b) $(\exists x \in (0, \infty)) (\forall y \in (0, \infty)) x^2 < y;$
- c) $(\forall y \in (0, \infty)) (\exists x \in (0, \infty)) x^2 < y.$

Решење: a) $(\exists x \in \{1, 2, 3\}) x^2 = 2$ јесте нетачно тврђење јер $\pm\sqrt{2} \notin \{1, 2, 3\}.$

b) $(\exists x \in (0, \infty)) (\forall y \in (0, \infty)) x^2 < y$ јесте нетачно тврђење: за фиксно $x_0 \in (0, \infty)$ релација $x_0^2 < y$ не важи за свако $y \in (0, \infty).$

c) Тврђење је тачно: за сваки број $y \in (0, \infty)$ неједначина $x^2 < y$ по x има позитивно решење.

3. Доказати да за све реалне бројеве x, y важи:

- a) $x^3 + y^3 = 0 \Leftrightarrow x + y = 0,$
- b) $|x + y| = |x - y| \Leftrightarrow (x = 0 \vee y = 0).$

Решење: a) Уколико је $x = y = 0$, еквиваленција је очигледна. Претпоставимо зато да x и y нису оба једнака нули. Нека $p(x, y)$ означава предикат $x^3 + y^3 = 0$, а $q(x, y)$ предикат $x + y = 0$.

Право решење:

Доказимо $(\forall x,y)(p(x,y) \Rightarrow q(x,y))$ (скраћено: $p \Rightarrow q$):

$$x^3 + y^3 = 0 \Rightarrow (x+y)(x^2 - xy + y^2) = 0 \Rightarrow x + y = 0$$

(јер би из претпоставке $x^2 - xy + y^2 = 0$ следовало $x_{1,2} = \frac{1}{2}(y \pm \sqrt{-3y^2})$, супротно претпоставци да су x и y реални).

Доказимо сада $q \Rightarrow p$:

$$x + y = 0 \Rightarrow (x+y)(x^2 - xy + y^2) = 0 \Rightarrow x^3 + y^3 = 0.$$

Друго решење:

Доказујемо $p \Rightarrow q$ и $\neg p \Rightarrow \neg q$.

$$x + y \neq 0 \Rightarrow (x+y)(x^2 - xy + y^2) \neq 0 \Rightarrow x + y \neq 0.$$

Треће решење:

Доказујемо $q \Rightarrow p$ и $\neg q \Rightarrow \neg p$.

$$x + y \neq 0 \Rightarrow (x+y)(x^2 - xy + y^2) \neq 0 \Rightarrow x^3 + y^3 \neq 0.$$

Четврто решење:

Доказујемо $\neg p \Rightarrow \neg q$ и $\neg q \Rightarrow \neg p$.

$$\begin{aligned} &4. \quad \text{Доказати да за све реалне бројеве } x, y, z \text{ важи:} \\ &x^3 + y^3 + z^3 - 3xyz = 0 \Leftrightarrow (x+y+z=0 \vee x=y=z). \end{aligned}$$

- Превести следеће предикатске формуле:
- $(\forall x) P(x) \Rightarrow \neg Q(x);$
 - $(\forall x) (\neg P(x) \Rightarrow (y)(P(y) \Rightarrow \neg D(x,y)));$
 - $(\forall x) (Q(x) \Rightarrow (y)(D(x,y) \Rightarrow Q(y)));$
 - $(\forall x)(\exists y) (R(x) \wedge R(y) \Rightarrow D(x,y));$
 - $(\forall y)(\forall x) (R(x) \wedge R(y) \Rightarrow D(x,y));$
 - $(\exists x)(\forall y) (R(x) \wedge R(y) \Rightarrow D(x,y)).$

Определити и истинитосну вредност добијених исказа.

7. Користећи универзални и егзистенцијални квантификатор, као и релације " $=$ " и " \in " дефинисати следеће појмове теорије скупова:
- бити непразан скуп;
 - бити празан скуп;
 - бити једночлан скуп;
 - бити двочлан скуп;
 - бити скуп са бар два елемента;
 - бити скуп са највише два елемента;
 - унија скупова;
 - пресек скупова.

Решење: а) A је непразан скуп $\Leftrightarrow (\exists x)(x \in A);$

- A је празан скуп $\Leftrightarrow \neg(\exists x)(x \in A);$
- A је једночлан скуп $\Leftrightarrow (\exists x)(x \in A \wedge \neg(\exists y)(y \neq x \wedge y \in A));$
- A је двочлан скуп $\Leftrightarrow (\exists x)(\exists y) (x \neq y \wedge x \in A \wedge y \in A \wedge \neg(\exists z)(z \neq x \wedge z \neq y \wedge z \in A));$
- A је скуп који садржи бар два елемента \Leftrightarrow
 $\Leftrightarrow (\exists x)(\exists y) (x \neq y \wedge x \in A \wedge y \in A \wedge \neg(\exists z)(z \neq x \wedge z \neq y \wedge z \in A));$
- A је скуп са највише два елемента \Leftrightarrow
 $\Leftrightarrow \neg(\exists x,y,z) (x \neq y \neq z \neq x \wedge x \in A \wedge y \in A \wedge z \in A);$
- унија скупова: $\bigcup A_i = \{x \mid x \in A_i \text{ за неко } i\} = \{x \mid (\exists i) x \in A_i\};$

- ж) пресек скупова: $\bigcap_i A_i = \{x \mid x \in A_i \text{ за свако } i\} = \{x \mid (\forall i) x \in A_i\}$.

- б) $\neg(\forall x) ((P(x) \vee (\exists y)\neg Q(x,y)) \wedge (\forall y)R(y));$
 в) $\neg((\neg(\exists x)P(x) \vee (\forall x)Q(x)) \wedge (R(x) \Rightarrow (\forall x)S(x)))$.

8. За следеће квантifikаторске формуле одредити зону дејствia сваког квантifikатора и за свако појављивање променљивих одредити да ли је слободно или везано:

- a) $(\exists x)P(x) \wedge Q(x,y);$
 б) $(\forall x)(P(x) \wedge (\exists x)Q(x,z) \Rightarrow (\exists y)R(x,y)) \vee Q(z,x);$
 в) $(\exists x)(P(x) \Rightarrow ((\exists y)Q(y) \Rightarrow (\forall z)R(y,z))).$

Решење: а) Квантifikатор делује само на предикат $P(x)$; зато су прва два појављивања променљиве x везана, а треће слободно, док променљива y има слободно појављивање.

б) Квантifikатор $(\forall x)$ не делује само на постедњи дисјункт $Q(z,x)$, док $(\exists x)$ делује само на $Q(x,z)$, а $(\exists y)$ само на $R(x,y)$; везана су сва појављивања променљиве x осим у $Q(x,z)$ и сва појављивања y , док су сва појављивања променљиве z слободна.

9. Проверити следеће еквиваленције (de Morgan-ове законе):

- а) $\neg(\forall x)A(x) \Leftrightarrow (\exists x)\neg A(x);$
 б) $\neg(\exists x)A(x) \Leftrightarrow (\forall x)\neg A(x).$

Напомена: Уколико посматрамо квантifikатор означамо са $q \in \{\forall, \exists\}$, тада је супротни (комплементарни) квантifikатор $\bar{q} \in \{\forall, \exists\} \setminus \{q\}$. У том случају de Morgan-ове законе записујемо једном формулом:

$$\neg(qx)A(x) \Leftrightarrow (\bar{q}x)\neg A(x).$$

10. Оредити квантifikаторске формуле еквивалентне датим формулама

у којима се дејство знака негације \neg не простира ни на један квантifikатор:

- а) $\neg(\exists x) (P(x) \wedge (\exists y)(Q(y) \wedge R(x,y)));$

11. За сваку од следећих формула квантifikаторског рачуна одредити бар једну интерпретацију у којој је формула тачна и бар једну у којој је формула нетачна:

- а) $(\forall x)(\forall y) (\alpha(x,y) \vee \alpha(y,x));$
 б) $(\forall x)(\forall y)(\exists z) \alpha(x,y,z);$
 в) $(\forall x)(\forall y)(\forall z) (\alpha(x,y) \wedge \alpha(y,z) \Rightarrow \alpha(x,z));$
 г) $(\forall x)\alpha(x) \vee (\forall x)\beta(x) \Leftrightarrow (\forall x)(\alpha(x) \vee \beta(x));$
 д) $(\forall x) (\alpha'(x) \Rightarrow \alpha(f(x)));$
 ћ) $\alpha'(x) \Rightarrow (\forall y)\alpha(y);$
 е) $(\forall x)(\exists y) \alpha(x,y) \Rightarrow (\exists y)(\forall x) \alpha(x,y);$
 ж) $(\forall x)(\exists y) (\alpha'(x,y) \Rightarrow \alpha(y,x));$
 з) $(\forall x) (\alpha(x,a) \Rightarrow \alpha(a,x)).$

Упутство: Испитати тачност формула при следећим понуђеним интерпретацијама.

- а) Домен је скуп \mathbb{R} , α је релација " \leq ".
 Домен је скуп \mathbb{R} , α је релација " $<$ ".
- б) Домен је скуп \mathbb{Z} , α је унарна релација "бити паран број", β је унарна релација "бити непаран број".
 Домен је скуп $\{7, 11\}$, α је релација "бити паран број", β је релација "бити прост број".
- д) Домен је скуп \mathbb{N} , α је релација "бити паран број", $f(x) = x + 2$.
 Домен је скуп тачака равни π , $\alpha(x)$ значи "тачка x припада кругу k у равни π чији је центар у тачки O ", а f је ротација равни π око тачке O за угао φ .

Домен је скуп $D = \{a, b, c\}$, α је релација лага са $\alpha(a) = \perp$, $\alpha(b) = \top$, $\alpha(c) = \perp$, а $f : D \rightarrow D$ је пресликавање дато са

$$f = \{(a, b), (b, a), (c, c)\}.$$

3) Домен је скуп \mathbb{N} , α је релација " $|$ " (дјеливост).

Домен је скуп $D = \{a, b\}$, α је релација тог скупа дефинисана таблицом:

| α | a | b |
|----------|---|---|
| a | 1 | 0 |
| b | 0 | 1 |

Међутим, може се доказати да је ова формула тачна при свакој интерпретацији (гј. да је ваљана формула). Уколико бисмо претпоставили да постоји интерпретација (D, φ) у којој је она нетачна, тада би формула $\neg(\forall x)(\exists y)(\alpha(x, y) \Rightarrow \alpha(y, x))$, односно њој еквивалентна формула $(\exists x)(\forall y)(\alpha(x, y) \wedge \neg\alpha(y, x))$ била тачна. Нека је x , чија се егзистенција тврди последњом формулом, елемент $x_0 \in D$. Дакле, $(\forall y)(\alpha(x_0, y) \wedge \neg\alpha(y, x_0))$. Понито ово важи за свако y из скупа D , морало би бити тачно и за $y = x_0$, тј. било би тачно $\alpha(x_0, x_0) \wedge \neg\alpha(x_0, x_0)$, што није могућко.

Напомена: Уочити да су у датој формулти све променљиве везане, што значи да се ради о предикату дужине 0, тј. о исказу. Због тога је (при датој интерпретацији) или тачна сама формула, или је тачна њена негација. Из спроведеног доказа следује да је при свакој интерпретацији тачна управо дата формула.

3) Домен је скуп \mathbb{R} , α је релација " $=$ ", константа a је број 0.

Домен је скуп \mathbb{N} , α је релација " $|$ " (дјеливост), константа a је број 10.

Домен је скуп свих правих у равни, α је релација паралелности правих, константа a је нека фиксирана права из уочене равни.

Решење: $(\exists a \in \mathbb{R})(\forall \varepsilon > 0)(\exists n_0 \in \mathbb{N})(\forall n \geq n_0)|a - a| < \varepsilon$.

Негација ове дефиниције гласила би: "Низ реалних бројева је дивергентан ако ..."

$$(ya \in \mathbb{R})(\exists \varepsilon > 0)(\forall n_0 \in \mathbb{N})(\exists n \geq n_0 \wedge |a - a| \geq \varepsilon).$$

Међутим, може се доказати да је ова формула тачна при свакој интерпретацији (гј. да је ваљана формула). Уколико бисмо претпоставили да постоји интерпретација (D, φ) у којој је она нетачна, тада би формула $\neg(\forall x)(\exists y)(\alpha(x, y) \Rightarrow \alpha(y, x))$, односно њој еквивалентна формула $(\exists x)(\forall y)(\alpha(x, y) \wedge \neg\alpha(y, x))$ била тачна. Нека је x , чија се егзистенција тврди последњом формулом, елемент $x_0 \in D$. Дакле, $(\forall y)(\alpha(x_0, y) \wedge \neg\alpha(y, x_0))$. Понито ово важи за свако y из скупа D , морало би бити тачно и за $y = x_0$, тј. било би тачно $\alpha(x_0, x_0) \wedge \neg\alpha(x_0, x_0)$, што није могућко.

Решење: $(\forall \varepsilon > 0)(\exists \delta > 0)(\forall x)(|x - a| < \delta \Rightarrow |f(x) - f(a)| < \varepsilon)$.

Негација ове дефиниције гласила би: "Функција f прекидна је у тачки a ако ..."

$$(\exists \varepsilon > 0)(\forall \delta > 0)(\exists x)(|x - a| < \delta \wedge |f(x) - f(a)| \geq \varepsilon).$$

13. Извразити следећу дефиницију језиком квантifikаторског рачуна:
"Реална функција f реалне променљиве непрекидна је у тачки $a \in \mathbb{R}$ ако за сваки позитиван реалан број ε постоји позитиван реалан број δ такав да за свако x вали: ако је $|x - a| < \delta$ онда је $|f(x) - f(a)| < \varepsilon$ ", а затим је негирати.

Решење: $(\forall \varepsilon > 0)(\exists \delta > 0)(\forall x)(|x - a| < \delta \Rightarrow |f(x) - f(a)| < \varepsilon)$.

Негација ове дефиниције гласила би: "Функција f прекидна је у тачки a ако ..."

14. Извразити следећу дефиницију језиком квантifikаторског рачуна:
"Реална функција f реалне променљиве унiformна је непрекидна на скупу $A \subset \mathbb{R}$ ако за сваки позитиван реалан број ε постоји позитиван реалан број δ такав да за све x_1 и x_2 из скупа A важи: ако је $|x_1 - x_2| < \delta$, онда је $|f(x_1) - f(x_2)| < \varepsilon$ ", а затим је негирати.

15. Језиком квантifikаторског рачуна изразити тврђење:
$$\lim_{x \rightarrow a} f(x) = b,$$

где је $f(x)$ реална функција реалног аргумента x , а a и b дати реални бројеви.

16. Проверити да ли је следећом еквиваленцијом испуњена неједнакост $|a - a| < \varepsilon$, а затим је негирати.

$$\begin{aligned}
 (\forall n)P(n) &\Leftrightarrow (P(1) \wedge (\forall n)(P(1) \wedge P(2) \wedge \dots \wedge P(n) \Rightarrow P(n+1))) \\
 &(\forall x)(\forall y)P(x,y) \Leftrightarrow (\forall x)(\exists y)P(x,y); \\
 &(\forall x)(\exists y)P(x,y) \Leftrightarrow (\exists x)(\forall y)P(x,y); \\
 &(\exists x)(\exists y)P(x,y) \Leftrightarrow (\exists y)(\exists x)P(x,y).
 \end{aligned}$$

17. Доказати да су ваљане следеће формуле квантifikаторског рачуна:

- a) $\alpha'(x) \Rightarrow (\beta'(x) \Rightarrow \alpha'(x));$
- б) $\neg\alpha'(x) \Rightarrow (\alpha'(x) \Rightarrow \beta'(x));$
- в) $(\forall x)\alpha'(x) \Rightarrow (\forall x)\alpha(x);$
- г) $(\forall x)\alpha'(x) \wedge ((\forall x)\alpha'(x) \Rightarrow (\forall x)\beta'(x)) \Rightarrow (\forall x)\beta'(x).$

Решење: Наведене формуле јесу ваљане формуле јер су изведене из следећих таутологија:

- а) $p \Rightarrow (q \Rightarrow p);$
- б) $\neg p \Rightarrow (p \Rightarrow q);$
- в) $p \Rightarrow p;$
- г) $p \wedge (p \Rightarrow q) \Rightarrow q.$

18. Испитати да ли су ваљане следеће формуле квантifikаторског рачуна:

- а) $(\forall x)R_1^1(x) \Rightarrow R_1^1(y);$
- б) $R_1^1(x) \Rightarrow (\forall y)R_1^1(y).$

Решење: а) Формула је тачна при свакој интерпретацији: ако би било тачно $(\forall x)R_1^1(x)$, тада би $R_1^1(x)$ било тачно и за $x = y$, тј. $R_1^1(y)$, па $\top \Rightarrow \top$; уколико би $(\forall x)R_1^1(x)$ било нетачно, тада $\perp \Rightarrow \top$ или $\top \Rightarrow \perp$; дакле, у свим случајевима импликација је тачна.
б) Формула није ваљана: нпр. у скупу \mathbb{R} она би се сводила на $x = 0 \Rightarrow (\forall y \in \mathbb{R}) y = 0$.

19. Доказати да су следеће формуле ваљане:

- а) $(\forall x)(\forall y)P(x,y) \Leftrightarrow (\forall y)(\forall x)P(x,y);$

20. Испитати да ли су ваљане следеће формуле квантifikаторског рачуна:
- а) $(\forall x)(\exists y)R_1^2(x,y) \Rightarrow (\exists y)(\forall x)R_1^2(x,y);$
 - б) $(\exists y)(\forall x)R_1^2(x,y) \Rightarrow (\forall x)(\exists y)R_1^2(x,y)$
- Решење: а) Формула није ваљана. Нпр. нека $R_1^2(x,y)$ представља релацију " $<$ " на скупу \mathbb{R} . Тада је $(\forall x)(\exists y) x < y$ тачно, док је $(\exists y)(\forall x) x < y$ нетачно (јер не постоји највиши реалан број), па се формула своди на импликацију $\top \Rightarrow \perp$, што је нетачно.
б) Формула је ваљана.

21. Доказати да су следеће формуле ваљане:

- а) $(\forall x)(P(x) \wedge Q(x)) \Leftrightarrow (\forall x)P(x) \wedge (\forall x)Q(x);$
- б) $(\exists x)(P(x) \wedge Q(x)) \Rightarrow (\exists x)P(x) \wedge (\exists x)Q(x)$

Напомена: Видети и зад. 34. а).

22. Испитати да ли су следеће формуле ваљане:

- а) $(\exists x)A(x) \vee (\exists x)B(x) \Leftrightarrow (\exists x)(A(x) \vee B(x));$
- б) $(\forall x)A(x) \vee (\forall x)B(x) \Rightarrow (\forall x)(A(x) \vee B(x)).$

Решење: Уводећи у претходном задатку смену $P(x) = \neg A(x)$ и $Q(x) = \neg B(x)$, на основу de Morgan-ових закони и закона контрапозиције закључујемо да су наведене формуле ваљане.

23. Доказати да за функцију $f: X \rightarrow Y$ важе формуле:

- a) $(\forall A, B \subset X) f(A \cup B) = f(A) \cup f(B)$,
 - b) $(\forall A, B \subset X) f(A \cap B) \subset f(A) \cap f(B)$,
- где су X, A, B произвољни скупови.

Решење:

$$\begin{aligned}
 \text{a)} \quad & y \in f(A \cup B) \\
 & \Leftrightarrow (\exists x \in X) (y = f(x) \wedge (x \in A \vee x \in B)) \\
 & \Leftrightarrow (\exists x) ((y = f(x) \wedge x \in A) \vee (y = f(x) \wedge x \in B)) \\
 & \Leftrightarrow (\exists x) (y = f(x) \wedge x \in A) \vee (\exists x) (y = f(x) \wedge x \in B) \\
 & \Leftrightarrow y \in f(A) \vee y \in f(B) \\
 & \Leftrightarrow y \in f(A) \cup f(B).
 \end{aligned}$$

$$\begin{aligned}
 \text{b)} \quad & y \in f(A \cap B) \\
 & \Leftrightarrow (\exists x \in X) (y = f(x) \wedge x \in A \wedge x \in B) \\
 & \Leftrightarrow (\exists x) ((y = f(x) \wedge x \in A) \wedge (y = f(x) \wedge x \in B)) \\
 & \Rightarrow (\exists x) (y = f(x) \wedge x \in A) \wedge (\exists x) (y = f(x) \wedge x \in B) \\
 & \Leftrightarrow y \in f(A) \wedge y \in f(B) \\
 & \Leftrightarrow y \in f(A) \cap f(B).
 \end{aligned}$$

Напомена: Упоредити овај задатак са задацима 22. a) и 21. б).

24. Доказати да су следеће формуле ваљане:

$$\begin{aligned}
 \text{a)} \quad & (\exists x)(P \wedge Q(x)) \Leftrightarrow P \wedge (\exists x)Q(x), \\
 \text{б)} \quad & (\forall x)(P \vee Q(x)) \Leftrightarrow P \vee (\forall x)Q(x),
 \end{aligned}$$

при чему формулама P не садржи x као слободну променљиву.

25. Доказати да су следеће формуле ваљане:

$$\begin{aligned}
 \text{a)} \quad & (qx)(A \Rightarrow B(x)) \Leftrightarrow (A \Rightarrow (qx)B(x)) \quad (\text{формулата } A \text{ не садржи } x \\
 & \text{као слободну променљиву}), \\
 \text{б)} \quad & (qx)(A(x) \Rightarrow B) \Leftrightarrow ((\bar{q}x)A(x) \Rightarrow B) \quad (\text{формулата } B \text{ не садржи } x \\
 & \text{као слободну променљиву}),
 \end{aligned}$$

где је q ма који квантifikатор из скупа квантifikатора $\{\forall, \exists\}$.

23. Решење: Користимо се законом ослобађања од импликације:

$$\vdash (p \Rightarrow q) \Leftrightarrow (\neg p \vee q).$$

$$\text{a)} \quad (qx)(A \Rightarrow B(x)) \Leftrightarrow (qx)(\neg A \vee B(x))$$

$$\Leftrightarrow \neg A \vee (qx)B(x)$$

$$\Leftrightarrow A \Rightarrow (qx)B(x).$$

$$(qx)(A \Rightarrow B) \Leftrightarrow (qx)(\neg A \vee B)$$

$$\Leftrightarrow (qx)(B \vee \neg A(x))$$

$$\Leftrightarrow B \vee (qx)\neg A(x)$$

$$\Leftrightarrow \neg(\neg B) \vee \neg(\bar{q}x)A(x)$$

$$\Leftrightarrow (\neg B \Rightarrow \neg(\bar{q}x)A(x))$$

$$\Leftrightarrow ((\bar{q}x)A(x) \Rightarrow B).$$

Према томе, следеће формуле су ваљане:

$$\begin{aligned}
 (\forall x)(A \Rightarrow B(x)) &\Leftrightarrow (A \Rightarrow (\forall x)B(x)), \\
 (\exists x)(A \Rightarrow B(x)) &\Leftrightarrow (A \Rightarrow (\exists x)B(x)), \\
 (\forall x)(A(x) \Rightarrow B) &\Leftrightarrow ((\forall x)A(x) \Rightarrow B), \\
 (\exists x)(A(x) \Rightarrow B) &\Leftrightarrow ((\exists x)A(x) \Rightarrow B).
 \end{aligned}$$

26. Доказати да су следеће формуле ваљане:

$$\begin{aligned}
 \text{a)} \quad & (\exists x)(A(x) \Rightarrow B(x)) \Leftrightarrow ((\forall x)A(x) \Rightarrow (\exists x)B(x)), \\
 \text{б)} \quad & (\forall x)(A(x) \Rightarrow B(x)) \Leftrightarrow ((\forall x)A(x) \Rightarrow (\forall x)B(x)).
 \end{aligned}$$

Решење: а) Дијектно проверавамо да важи:

$$\begin{aligned}
 (\exists x)(A(x) \Rightarrow B(x)) &\Leftrightarrow ((\forall x)A(x) \vee (\exists x)B(x)) \\
 &\Leftrightarrow (\exists x)\neg A(x) \vee (\exists x)B(x) \\
 &\Leftrightarrow \neg(\forall x)A(x) \vee (\exists x)B(x) \\
 &\Leftrightarrow ((\forall x)A(x) \Rightarrow (\exists x)B(x)).
 \end{aligned}$$

б) Приметимо да је формулама облика $p \Rightarrow (q \Rightarrow r)$. На основу таутологије $\vdash p \Rightarrow (q \Rightarrow r) \Leftrightarrow (p \wedge q) \Rightarrow r$ закључујемо да је поизашна формулама еквивалентна формули

$$\begin{aligned}
 ((\forall x)(A(x) \Rightarrow B(x)) \wedge (\forall x)A(x)) &\Rightarrow (\forall x)B(x).
 \end{aligned}$$

Сада се на основу задатка 21. a) и правила закључивања *modus*

ропенс (зад. 52. из главе 1.) уверавамо да је формула ваљана.

27. Доказати да следеће формуле нису ваљане:

- a) $(\exists x)A(x) \Rightarrow A(c)$, где је c произволња константа;
- b) $(\forall x)(\exists y)A(x, y) \Rightarrow (\exists y)A(y, y)$.

Решење: а) Формула није тачна ако је домен интерпретације скуп природних бројева \mathbb{N} и ако предикат $A(x)$ интерпретирамо као: $A(x) \Leftrightarrow x \neq 2$, тј. као унарну релацију "бити паран број", а константу с као ма који непаран број (нпр. $c = 1$).

б) Формула није тачна у домену природних бројева \mathbb{N} уколико бинарни предикат $A(x, y)$ интерпретирамо као: $A(x, y) \Leftrightarrow x < y$.

28. Замена променљиве x терном - изразом $t = t(\dots)$ у предикатској формулам $A = A(x)$ јесте исправна ако и само ако ни једна променљива терма t не постаје везана у формули $A(t) = A(t(\dots))$ (каже се да је t том случају терм t сподобан за променљиву x у формулам $A(x)$). Доказати: ако је замена променљиве x терном t у предикатској формулам $A(x)$ исправна, тада предикатска формула јесте ваљана.

$(\forall x)A(x) \Rightarrow A(t)$

Даље, на основу (1) и (2) и према задатку 25. имамо:

$$\tau((\forall y)(\exists z)(B(y) \Rightarrow C(z))) = \top, \quad (1)$$

$$\tau((\exists x)A(x)) = \top, \quad (2)$$

$$\tau((\exists z)C(z)) = \perp. \quad (3)$$

$$\tau((\exists x)A(x) \Rightarrow (\exists z)C(z)) = \perp. \quad (4)$$

На основу транзитивности из (5) и (6) долазимо до закључака:

$$\begin{aligned} \tau((\exists y)B(y) \Rightarrow (\exists z)C(z)) &= \top, & (5) \\ \tau((\exists x)A(x) \Rightarrow (\exists z)C(z)) &= \top. & (6) \\ \text{Коначно, на основу подус ропенса из (3) и (7) добијамо:} \\ \tau((\exists z)C(z)) &= \top, & (7) \\ \text{што је у контрадикција са релацијом (4). Огуда закључујемо да} \\ \text{је формула тачна у свакој интерпретацији, тј. да је } \Phi \text{ ваљана} \\ \text{формула.} \end{aligned}$$

31. Доказати да је предикат

$$(\exists x)\alpha(x) \wedge (\forall x)(\alpha(x) \Rightarrow \beta(x)) \Rightarrow (\exists x)\beta(x)$$

ваљана формула.

29. Доказати да је формула Φ квантifikаторског рачуна ваљана ако и само ако не постоји интерпретација I у којој је формула $\neg\Phi$ та-чна.

Решење: Означимо са Φ дату формулу. Претпоставимо да Φ није ваљана формула, тј. нека постоји интерпретација у којој је $\tau(\Phi) = 1$, што је еквивалентно са

$$\tau((\exists x)\beta(x)) = 1 \wedge \tau((\exists x)\alpha(x) \wedge (\forall x)(\alpha(x) \Rightarrow \beta(x))) = 1,$$

односно

$$\tau((\exists x)\beta(x)) = 1 \wedge \tau((\exists x)\alpha(x)) = \top \wedge \tau((\forall x)(\alpha(x) \Rightarrow \beta(x))) = \top.$$

Значи, постоји елемент x_0 (из домена интерпретације) тако да важи

$$\tau((\exists x)\beta(x)) = 1 \wedge (\tau(\alpha(x_0)) = \top \wedge \tau(\alpha(x_0) \Rightarrow \beta(x_0)) = \top),$$

одакле следује

- 30. Доказати ваљаност формуле
$$(\forall x)(\exists y)(A(x) \Rightarrow B(y)) \wedge (\forall y)(\exists z)(B(y) \Rightarrow C(z)) \wedge (\exists x)A(x) \Rightarrow (\exists z)C(z).$$

Решење: Означимо са φ дату формулу. Она је облика $P \wedge Q \wedge R \Rightarrow K$.

Претпоставимо супротно, да формула φ није ваљана. Тада према претходном задатку постоји интерпретација I таква да је формула $\neg\varphi$, тј. конјункција $\neg P \wedge \neg Q \wedge \neg R \wedge K$, тачна при тој ин-терпретацији. У том случају важи:

$$\begin{aligned} \tau((\forall x)(\exists y)(A(x) \Rightarrow B(y))) &= \top, & (1) \\ \tau((\forall y)(\exists z)(B(y) \Rightarrow C(z))) &= \top, & (2) \\ \tau((\exists x)A(x)) &= \top, & (3) \\ \tau((\exists z)C(z)) &= \perp. & (4) \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} \text{Даље, на основу (1) и (2) и према задатку 25. имамо:} \\ \tau((\exists x)A(x) \Rightarrow (\exists y)B(y)) &= \top, & (5) \\ \tau((\exists y)B(y) \Rightarrow (\exists z)C(z)) &= \top, & (6) \\ \tau((\exists x)A(x) \Rightarrow (\exists z)C(z)) &= \top. & (7) \end{aligned}$$

$$\tau((\exists x)\beta(x)) = \perp \wedge \tau(\beta(x_0)) = \top$$

или

$$\tau((\exists x)\beta(x)) = \perp \wedge \tau((\exists x)\beta(x)) = \top,$$

што је контрадикција. То значи да је $\tau(\phi) = \top$. Према томе, не постоји интерпретација у којој формулa ϕ не би била тачна, што значи да је ϕ ваљана формулa.

32. Доказати да су следеће формулe ваљане:

- a) $(\forall x)(\forall y)(A(x,y) \vee A(y,x)) \Rightarrow (\forall x)(\forall y)(\exists z)A(x,z) \wedge A(y,z));$
- б) $(\forall x)(\exists y)A(x,y) \wedge (\exists x)(\forall y)A(x,y) \Rightarrow B(x,y)) \Rightarrow (\exists x)(\exists y)B(x,y).$

Решење: а) Означимо са ϕ дату формулу. Претпоставимо да ϕ није ваљана формулa, тј. нека постоји интерпретација у којој је $\tau(\phi) = \perp$. У том случају је

$$\tau((\forall x)(\forall y)(A(x,y) \vee A(y,x))) = \top, \quad (1)$$

$$\tau((\forall x)(\forall y)(\exists z)(A(x,z) \wedge A(y,z))) = \perp. \quad (2)$$

На основу (2) имамо $\tau(\neg(\forall x)(\forall y)(\exists z)(A(x,z) \wedge A(y,z))) = \top$, односно $\tau((\exists x)(\exists y)(\forall z)(\neg A(x,z) \vee \neg A(y,z))) = \top$. То значи да постоје константе x_0 и y_0 из домена интерпретације такве да је

$$\tau((\forall z)(\neg A(x_0, z) \vee \neg A(y_0, z))) = \top. \quad (3)$$

$$\text{На основу (1), бирајући } x = x_0 \text{ и } y = y_0, \text{ добијамо:}$$

$$\tau(A(x_0, x_0)) = \top \text{ и } \tau(A(y_0, y_0)) = \top. \quad (4)$$

$$\text{На основу (3) и (4), бирајући } z = x_0 \text{ и } z = y_0 \text{ закључујемо:}$$

$$\tau(A(y_0, x_0)) = \perp \text{ и } \tau(A(x_0, y_0)) = \perp. \quad (5)$$

Најзад, помоћу (1) и (5), стављајући $x = x_0$ и $y = y_0$, долазимо до контрадикције: $\tau(A(y_0, x_0) \vee A(x_0, y_0)) = \top$. Због тога закључујемо да је формулa тачна у свакој интерпретацији, тј. да је формулa ϕ ваљана.

б) Претпоставимо да постоји интерпретација у којој формулa није тачна. Тада је

$$\tau((\forall x)(\exists y)A(x,y)) = \top, \quad (1)$$

$$\tau((\exists x)(\forall y)(A(x,y) \Rightarrow B(x,y))) = \top, \quad (2)$$

$$\tau((\exists x)(\exists y)B(x,y)) = \perp, \quad (3)$$

при чemu је последња чиненица еквивалентна са

$$\tau((\forall y)(\forall x) \neg B(x,y)) = \top. \quad (3')$$

Из (2) имамо да за неку константу x_0 из домена интерпретације важи:

$$\tau((\forall y)(A(x_0, y) \Rightarrow B(x_0, y))) = \top. \quad (4)$$

На основу (1), за избор $x = x_0$, биће $\tau(\exists y) A(x_0, y)) = \top$, одакле је за неку константу y_0 из домена интерпретације испуњено:

$$\tau(A(x_0, y_0)) = \top. \quad (5)$$

Из (4), узимајући $y = y_0$ добијамо $\tau(A(x_0, y_0) \Rightarrow B(x_0, y_0)) = \top$, па је због (5) (према *modus ponens*) $\tau(B(x_0, y_0)) = \top$. С друге стране, из (3'), за избор $x = x_0$ и $y = y_0$ следи: $\tau(\neg B(x_0, y_0)) = \top$.

Из добијене контрадикције закључујемо да је формулa тачна у свакој интерпретацији, тј. да је ваљана.

33. Доказати да су следеће формулe ваљане:

$$a) (\exists x)((\neg \alpha(x) \Rightarrow \beta(x)) \wedge \gamma(x)) \wedge \neg(\exists x)(\beta(x) \wedge \gamma(x)) \Rightarrow (\exists x) \alpha(x);$$

$$b) (\exists x)(\neg \alpha(x) \Rightarrow \beta(x)) \wedge \gamma(x)) \wedge \neg(\exists x)(\beta(x) \wedge \gamma(x)) \Rightarrow (\exists x) \alpha(x).$$

Решење: б) Претпоставимо да дата формулa ϕ није ваљана, тј. нека постоји интерпретација у којој је $\tau(\phi) = \perp$. То би значило да је

$$\tau((\exists x)(\neg \alpha(x) \Rightarrow \beta(x) \wedge \gamma(x))) = \top, \quad (1)$$

$$\tau((\exists x)(\neg \alpha(x) \wedge \gamma(x))) = \perp, \quad (2)$$

$$\tau((\exists x)\alpha(x)) = \perp. \quad (3)$$

На основу (1) ослобађајући се од импликације добијамо да важи: $\tau((\exists x)(\alpha(x) \vee (\beta(x) \wedge \gamma(x)))) = \top$, што према задатку 22. и решенији (2) значи да је:

$$\tau((\exists x)\alpha(x)) = \top.$$

Свођењем на контрадикцију закључујемо да је формулa тачна у свакој интерпретацији, тј. формулa ϕ је ваљана.

34. Показати да следеће формулe нису ваљане:
- а) $(\exists x)p(x) \wedge (\exists x)q(x) \Rightarrow (\exists x)(p(x) \wedge q(x));$

- б) $(\exists x)(p(x) \Rightarrow q(x)) \Leftrightarrow ((\exists x)p(x) \Rightarrow (\exists x)q(x))$;
 в) $(\forall x)(\exists y)p(x, y) \wedge (\exists x)(\forall y)(p(x, y) \Rightarrow q(x, y)) \Rightarrow (\forall x)(\exists y)q(x, y)$.

Решење: а) Надимо интерпретацију у којој ће лата формула бити негацна. Нека је $D = \{a, b\}$. На скупу D дефинисаћемо релације p и q тако да формулама буде негацна. При овој интерпретацији морало би да буде

$$\tau((\exists x)p(x) \wedge (\exists x)q(x)) = \top, \quad (1)$$

$$\tau((\exists x)(p(x) \wedge q(x))) = \perp. \quad (2)$$

Из (2) следије

$$\tau(\neg(\exists x)(p(x) \wedge q(x))) = \top,$$

односно

$$\tau((\forall x)(\neg p(x) \vee \neg q(x))) = \top. \quad (3)$$

Из (1) имамо да је тачно да $(\exists x)p(x)$ (нека је то елемент $a \in D$) и $(\exists x)q(x)$ (нека то буде, напр., елемент $b \in D$). Дакле, имамо: $p(a)$ је тачно и $q(b)$ је тачно. $\quad (4)$

Определимо још какву ће истинитосну вредност имати $p(b)$ и $q(a)$.

Из (3) следије да и $\neg p(a) \vee \neg q(a)$ и $\neg p(b) \vee \neg q(b)$ мора бити тачно, па због (4) закључујемо: $q(a)$ је негацно и $p(b)$ је не-тачно.

Дакле, домен интерпретације може бити скуп $\{a, b\}$, p релација дефинисана са

$$\frac{p}{\top} \begin{array}{|c c|} \hline & a & b \\ \hline 1 & & \\ \hline \end{array}$$

а q релација дефинисана са

$$\frac{q}{\top} \begin{array}{|c c|} \hline & a & b \\ \hline 1 & & \\ \hline \end{array}$$

Или, напр. домен интерпретације је скуп $D = \{3, 10\}$, p је релација "бити корен једначине $x^2 - 4x + 3 = 0$ ", а q релација "бити негативан број".

- в) На сличан начин као и у претходним примерима могу се конструкцији интерпретације при којима је формула негацна. Једна од њих је: $D = \{a, b\}$, p и q су релације дате са

$$\frac{p}{\top} \begin{array}{|c c|} \hline & a & b \\ \hline a & 1 & \top \\ \hline b & \top & 1 \\ \hline \end{array}, \quad \frac{q}{\top} \begin{array}{|c c|} \hline & a & b \\ \hline a & 1 & \top \\ \hline b & \top & 1 \\ \hline \end{array}.$$

Напомена: Видети зад. 21.б.

- б) Формулама облика $F \Leftrightarrow G$ валидна је ако и само ако су валидне формулама $F \Rightarrow G$ и $G \Rightarrow F$. Формулама

- (($\exists x)p(x) \Rightarrow (\exists x)q(x)) \Rightarrow ((\exists x)(p(x) \Rightarrow q(x))$)
 јесте валидна (доказати). Покажаћемо да формулама

- (($\exists x)p(x) \Rightarrow q(x)) \Rightarrow ((\exists x)p(x) \Rightarrow (\exists x)q(x))$
 наведене валидне. Нека је $D = \{a, b\}$. Потражимо интерпретације ре-

лација p и q у скупу D да при томе формула буде негацна. Мора бити:

$$\tau((\exists x)(p(x) \Rightarrow q(x))) = \top, \quad (1)$$

$$\tau((\exists x)p(x) \Rightarrow (\exists x)q(x)) = \perp. \quad (2)$$

Због (2) важи:

$$\tau((\exists x)p(x)) = \top, \quad (3)$$

тј. $\tau(p(a)) = \top$ за неко $a \in D$, као и

$$\tau((\exists x)q(x)) = \perp, \quad (4)$$

што значи $\tau((\forall x)\neg q(x)) = \top$, па је и $q(a)$ и $q(b)$ негацно. Освајаје још да се определи истинитосна вредност $p(b)$. Због (1) је формулама $(\exists x \in D)(p(x) \Rightarrow q(x))$ тачна, а на основу (3) и (4) закључујемо да то x не може бити елемент $a \in D$, већ мора бити $b \in D$, и да $p(b)$ мора бити негацно.

Дакле, домен интерпретације је скуп $D = \{a, b\}$, p је релација дефинисана са

$$\frac{p}{\top} \begin{array}{|c c|} \hline & a & b \\ \hline a & 1 & \top \\ \hline b & \top & 1 \\ \hline \end{array},$$

а q релација дефинисана са

$$\frac{q}{\top} \begin{array}{|c c|} \hline & a & b \\ \hline a & 1 & \top \\ \hline b & \top & 1 \\ \hline \end{array}.$$

35. Испитати да ли су следеће формуле предикатског рачуна валидне:

а) $((\forall x)A(x) \Rightarrow (\forall x)B(x)) \Rightarrow ((\forall x)(A(x) \Rightarrow B(x));$

б) $((\forall x)(\exists y)B(y, x) \wedge (\forall x)(\forall y)(\forall z)((B(y, x) \wedge B(y, z)) \Rightarrow A(x, z))) \Rightarrow ((\forall x)A(x, x)).$

- b)** $((\forall x)(\forall y)(A(x,y) \Rightarrow A(y,x)) \wedge (\forall x)(\forall y)(\forall z)((A(x,y) \wedge A(y,z)) \Rightarrow$
 $\Rightarrow A(x,z))) \Rightarrow (\forall x)A(x,x).$

36. Доказати да из претпоставки:

$$\begin{aligned} &(\forall x)(P(x) \Rightarrow (\forall y)(Q(y) \Rightarrow \neg R(x,y))), \\ &(\forall x)(P(x) \Rightarrow (\exists y)(S(y) \wedge R(x,y))), \\ &(\exists x)P(x), \end{aligned}$$

произлази закључак:

$$(\exists x)(S(x) \wedge \neg Q(x)).$$

ГЛАВА 3.

Решење: Треба доказати да је формула $(\exists x)(S(x) \wedge \neg Q(x))$ тачна
 кад год су (тј. при свакој интерпретацији при којој су) три
 дате формуле - хипотезе тачне, тј. да је завршна формула пос-
 ледица скупа од три дате формуле.

Посматрајмо прву хипотезу у еквивалентном облику:

$$(\forall x)(P(x) \Rightarrow (\forall y)(R(x,y) \Rightarrow \neg Q(y))). \quad (1)$$

Нека је $(\exists x)P(x)$ тачна и нека је x_0 такво да важи $P(x_0)$. Увр-
 шавањем x_0 у другу хипотезу, добија се

$$P(x_0) \Rightarrow (\exists y)(S(y) \wedge R(x_0, y))$$

и нека је y_0 такво да важи $S(y_0) \wedge R(x_0, y_0)$. Заменом x_0 и y_0
 у (1) добијамо $\neg Q(y_0)$. Значи, $S(y_0) \wedge \neg Q(y_0)$ је тачно, тј. важи
 $(\exists x)(S(x) \wedge \neg Q(x))$,

што је и требало доказати.

37. Доказати да из претпоставки:

$$\begin{aligned} &(\forall x)(P(x) \Rightarrow (\forall y)(Q(y) \Rightarrow R(x,y))), \\ &(\exists x)(P(x) \wedge (\exists y)R(x,y)), \end{aligned}$$

следије закључак:

$$(\exists x)\neg Q(x).$$

КОМБИНАТОРИКА И ГРАФОВИ

3. 1. КОМБИНАТОРИКА

1.

У кутији се налази 100 куглица, и то 28 црвених, 15 зелених, 12 жутих, 25 плавих и по 10 белих и црних. Колико је најмање куглица потребно насумично узети из кутије да бисмо били сигури да се међу њима налази бар 15 куглица једне боје?

Решење: У најнеповољнијем случају потребно је узeti све куглице којих има мање од 15, тј. $12 + 10 + 10 = 32$ куглице. Затим се узимају куглице којих има бар 15 и то по 14, тј. $3 \cdot 14 = 42$ куглице. Наредна узета куглица биће сигурно бар петнаеста за неку боју, па је тражени минимални број куглица $32 + 42 + 1 = 75$.

2.

У квадрат странице дужине 1 уцртане су 1993 тачке. Доказати да постоји 499 тачака које припадају кругу пречника $3/4$.

Решење: Пodelimo квадрат на четири полударна квадрата (дужине страните $1/2$). Тада се бар у једном од њих налази бар 499 тачака. Око тог квадрата може се описати круг чији је пречник $\sqrt{2} \cdot 1/2 < 3/4$, чиме је тврђење доказано.

3.

Правоугаона плоча димензије $m \times n$ ($m, n \in \mathbb{N}$, $m \geq n$) издесена је мрежом хоризонталних и вертикалних правих линија на квадрате димензије 1. Колико на овој плочи укупно има квадрата (свих димензија)?

Решење: Квадрата странице 1 има mn ; квадрата странице 2 има $m - 1$ дуже странице и то мултипликовано $n - 1$ пута дуж крајне странице, дакле $(m - 1)(n - 1)$; ... квадрата странице k има $(m + 1 - k)$ дуже странице и то мултипликовано $(n + 1 - k)$ пута дуж крајне странице, дакле $(m + 1 - k) \cdot (n + 1 - k)$; ко-

начину, квадрата странице n има $(n+1-n)$ дужк дуже странице и то мултипликовано 1 пут дуж крајне странице. Сабирањем се добија:

$$\begin{aligned} S &= \sum_{k=1}^n (m+1-k)(n+1-k) = mn \cdot n - m \cdot (1+2+\dots+n-1) - n \cdot (1+2+\dots+n-1) + \\ &+ (1^2+2^2+\dots+(n-1)^2) = mn^2 - m \cdot \frac{(n-1)n}{2} - n \cdot \frac{(n-1)n}{2} + \frac{(n-1)n(2n-1)}{6} = \\ &= \frac{1}{6}n(n+1)(3m+n+1). \end{aligned}$$

Напомена: Нпр. на шаховској табли је $m = n = 8$, па је $S = 204$.

4. У равни је дато n правих од којих никоје две нису паралелне, а никоје три нису инцидентне, тј. немају заједничку тачку. Одредити број полигоналних (коначних или бесконачних) области на које је издвојена ова раван.

Решење: Посматрајмо опет $k-1$ праву ($2 \leq k \leq n$) и означимо са P_{k-1} број области на које је подељена дага раван. Узмимо још једну праву. Она сече све уочене праве у $k-1$ тачака и на тај начин добија се k нових области (област кроз коју права пролази до првог пресека дели се на две области, истак је случај са облатију кроз коју прана проплази од првог до другог пресека, итд., закључуно са облашћу после последњег пресека). Зато је могућно формирати рекурентну релацију

$$P_k = P_{k-1} + k.$$

Замењујући редом $k = 1, 2, 3, \dots, n$ добија се

$$P_1 = P_0 + 1, \quad P_2 = P_1 + 2, \quad \dots, \quad P_n = P_{n-1} + n,$$

тј.

$$P_n = P_0 + (1+2+\dots+n) = P_0 + \frac{n(n+1)}{2}.$$

Како је $P_0 = 1$, из претходног произлази да је

$$P_n = \frac{n^2+n+2}{2}.$$

5. На поље и по два студента четврте и пете године. Потребно је изабрати делегацију од пет студената тако да године буду подједнако заступљене. На колико је начина то могућно остварити?
- Решење: Према принципу производа број могућних сastava делигације је $3 \cdot 4 \cdot 5 \cdot 2 \cdot 2 = 240$.

6. На квадратно обележеном листу хартије размере $n \times n$, $n \in \mathbb{N}$, уписану се (у свако поље) бројеви $1, 2, \dots, n^2$ тако да сви бројеви који се налазе у неком реду (коризонталном или вертикалном) образују (узети по редоследу у коме се налазе) аритметичку прогресију. Одредити број тако насталих различитих распореда.
- Решење: Поништо су на располагању само позитивни бројеви, јединица (најмањи) мора да се налази у неком од углова, нпр. у горњем левом. Двојка се мора налазити до (или испод) јединице, па је и цео први ред (коризонтални или вертикални) једнозначно испуњен бројевима $1, 2, \dots, n$. Слична је ситуација и са следећим бројевима који се налазе ређају једнозначно. Значи, бројних распореда одређен је положајем јединице (4 могућности) и релативним положајем двојке (2 могућности), па је тражени број $4 \cdot 2 = 8$ распореда.

7. Заслава има 13 хоризонталних пруга, које могу бити црвене, плаве или беле, при чemu две суседне пруге не могу бити исте боје. Колико има оваквих застава?
- Резултат: $3 \cdot 2^{12}$.

8. Зидове собе треба обояти различитим бојама тако да суседни зидови не буду обояни истом бојом. На колико се начина то

може учинити ако су на располaganju

- a) две; b) три; в) четири
броје?

Резултат: $10^n - 8^n$.
појављујуци цифре 3 или 5?

9. Колико има

- a) шестоцифрених; б) максимално шестоцифрених

природних бројева чији је збир цифара паран?

Решење: a) На првом месту слева може стајати нека од 9 цифара (не и нула), а на другом, трећем, ... петом месту нека од 10 цифара; коначно, на шестом месту може стајати нека од 5 цифара тачно одређене парности (исте као што је и збир претходних пет цифара). Према принципу производа добија се

$$9 \cdot 10^4 \cdot 5 = 450\,000$$

бројена.

b) Уколико се узимају бројеви од 1 до (закључно) 999 999, добија се да је тражени број $10 \cdot 10^4 \cdot 5 - 1 = 499\,999$ (јер $0 \notin \mathbb{N}$).

10. На располагању су слова А и Б. Колико се речи дужине n може формирати од ова два слова ако реч схватимо формално, тј. ако

су дозволени сви међусобни распореди и понављања слова?

Решење: У пitanju су - варијације са - понављањем n -те класе - од 2 елемента чији је број 2^n .

11. Колико се максимално n -тицифрених бројева може написати у десадном бројном систему коришћењем свих цифара?

- Резултат: 10^n .

12. Колико има природних бројева са највише n цифара у којима се

13. Колико је и којих цифара потребно "употребити" да би се написали сви бројеви од 1 закључуично са

- a) 999 999; б) $10^n - 1$?

Решење: a) Укупан број цифара које се морају употребити за тражено исписивање је $9+2 \cdot 9+3 \cdot 900+4 \cdot 9000+5 \cdot 90000+6 \cdot 900000 = 5\,888\,889$. Све цифре, изузев нуле, потпуно су равноправне у броју појављивања, док се 0 појављује ређе. На последњем месту (јединица) нула се појављује у бројевима 10, 20, ... 999 990, тј. 99 999 пута; на претпоследњем месту (десетица) 101, 102, ... 999 909, тј. 99 990 пута, итд. Укупан број једнак је $99999+99990+$ $+99900+99000+90000 = 488\,889$ пута. Остали бројеви појављују се, пакле, $\frac{1}{9}(5\,888\,889 - 488\,889) = 600\,000$ пута.

b) Нула се појављује $(n-1)10^{n-1} - (10^{n-1} - 1)/(10 - 1)$, а све остале цифре по $n \cdot 10^{n-1}$ пута.

14. На листићу спортске прогнозе има 13 мечева са 3 могућна исхода. Колико испуњених колона гарантује главну премију?

Решење: У пitanju су - варијације 13. класе од 3 елемента чији је број $3^{13} = 1\,594\,323$.

15. Колико има групоида (X, \cdot) ако је $|X| = n$?

16. Ако су X и Y конечни скupovi, колико елемената има скup Y^X свих пресликавања скупа X у скup Y ?

Решење: Нека је $X = \{x_1, \dots, x_m\}$, $Y = \{y_1, \dots, y_n\}$ и $f: X \mapsto Y$. Тада је пресликавање f одређено уређеном n -торком $(f(x_1), f(x_2), \dots, f(x_m))$ елемената скупа Y . Одавде следује да је број различитих пресликавања скупа X у скуп Y једнак броју различитих уређених n -торки елемената скупа Y . Тај број једнак је броју варијација са повављањем скупа од n елемената класе m , тј. он износи n^m .

Напомена: Уочимо да је $|Y^X| = |Y|^{|X|} = |Y|^{|X|}$.

20. Дат је скуп слова $S = \{A, B, \Gamma, \Delta, E, O, P\}$. Која је (по лексикографском редоследу) реч БЕОГРАД у "речнику" који се састоји од речи које се формирају коришћењем свих слова из скупа S тачно једном?

Решење: Пребројмо све речи које се налазе испред дате речи. У табели су најпре дати низови слова који се налазе на почетку речи које претходе речи БЕОГРАД:

| | | | |
|-----|------------|---------|-----------|
| A | $6! = 720$ | БЕД | $4! = 24$ |
| БА | $5! = 120$ | БЕОА | $3! = 6$ |
| БГ | $5! = 120$ | БЕГА | $2! = 2$ |
| БД | $5! = 120$ | БЕОГД | $2! = 2$ |
| БА | $4! = 24$ | БЕОГРАД | $1! = 1$ |
| БЕГ | $4! = 24$ | | |

Сабирањем се добија место речи у речнику. Дакле, реч БЕОГРАД је 1163. по лексикографском редоследу.

Резултат: $\frac{m!}{(m-p)!} \cdot \frac{n!}{(n-q)!} \cdot (m+n-p-q)!$

21. Одредити:
а) збир цифара свих бројева који се добијају перmutацијама цифара броја 1234;

- б) збир свих бројева који се добијају перmutацијама цифара броја 1234.

Резултат: а) $4! \cdot 10 = 240$; б) $66\ 660$.

22. У колико се пермутација скупа $\{1, 2, 3, 4, 5\}$ цифра 3 налази на четвртом месту?
Решење: Нека се најпре распоредије r бројева између бројева 1 и n . То је могућно урадити на $V_{n-2}^r = \frac{(n-2)!}{(n-r-2)!}$ начину. Ти бројеви "омеђени" су бројевима 1 и n и заједно се могу схватити као нови објекат који се може распоредити са преостала $n-r-2$ броја на $(n-r-2+1)!$ начин. Према принципу производа укупан број пермутација са наведеном особином је $\frac{(n-2)!}{(n-2-r)!} \cdot (n-r-1)!$, што треба помножити и бројем међусобних положаја 1 и n , па је

19. Три беле куглице, нумерисане са 1, 2 и 3, и четири црне куглице, нумерисане са 4, 5, 6 и 7, треба поређати у низ тако да различито обојене куглице стоје наизменично. На колико се начини то може урадити?

Извор: Уџбеник математика за 8. разред средњих школа, Учитељско-педагошка школа, Београд, 1980.

тражени број $2(n-r-1)(n-2)!$.

23. На шаховском турниру учествују четири Руса, три Југословена, два Украјинца и један Индијан. На колико је начина могућно поређати заставе учесника (с лева на десно)?

Решење: У пitanju су пермутације са понављањем од 10 елемената:

$$\text{тa: } \frac{(4+3+2+1)!}{4!3!2!1!} = 12\,600.$$

24. На распоредују су по три беле и црне куглице. На колико је начина могућно поређати све куглице тако да

- a) распоред куглица буде произволан;
- б) све црне и све беле куглице буду суседне;
- в) све црне куглице буду суседне;
- г) истобојне куглице не буду суседне?

Резултат: а) $\frac{(3+3)!}{3! \cdot 3!} = 20$;

б) 2;

$$\text{в) } \frac{(3+1)!}{3! \cdot 1!} = 4;$$

г) 2.

25. На колико се начина n лица могу распоредити на m столица, ако је $m > n$?

Резултат: $\binom{m}{n} \cdot n! = \frac{m!}{(m-n)!}$.

26. На колико се начина може n лица разместити на

- а) n ,
 - б) $n+m$
- столица размештених око скруглог стола ако се сматра да су

размештана различита ако и само ако је међусобни распоред различит и под условом да се у обзир узима и распоред празних столица?

$$\text{Резултат: а) } \frac{n!}{n} = (n-1)!;$$

$$\text{б) } \frac{(n+m)!}{(n+m) \cdot m!} = \frac{(n+m-1)!}{m!}.$$

27. Одредити број елемената паритивног скupa n -точланог скupa.

Решење 1: Скуп од n елемената има $\binom{n}{i}$ подскупова са i елементима. Стога је укупан број подскупова овог скупа једнак

$$\sum_{i=0}^n \binom{n}{i} = 2^n.$$

По последње једнакости долази се када се у биномну формулу

$$(a+b)^n = \sum_{i=0}^n \binom{n}{i} a^{n-i} b^i \text{ стави } a=1 \text{ и } b=1.$$

Решење 2: Нека је $A = \{x_1, x_2, \dots, x_n\}$ и $B \subset A$. Подскупу B припадају n -торку (b_1, \dots, b_n) , где за $i = 1, \dots, n$ важи $b_i = 1$ ако је $x_i \in B$ и $b_i = 0$ ако $x_i \notin B$. Подскупови скупа A су у биунивокoj кореспонденциji са скупом свих n -торки описаног облика. Ове n -торке су варијације са понављањем класе n скупа $\{0, 1\}$. Стога је тражени број једнак $\overline{V}_2^n = 2^n$.

28. Десеторица студената играју фудбал тако што формирају две екипе од по пет играча. На колико начина могу да организују угакмицу?

Решење: У броју комбинација $\binom{10}{5} = 252$ тражени број урачнаг је два пута (јер је без значаја којим се редом екипе формира-

ција има $28!$. Такође, и асови могу међусобно да менјају места. Број њихових перmutација је $4!$. Број перmutација шпила карата при којима добијамо 4 аса зато је

$$\binom{10}{4} \cdot 28! \cdot 4!$$

29. Један човек има пет књига, а други девет. На колико начина могу да размене по две књиге?

30. Колико дијагонала има n -тограо?

31. Одредити број комбинација k -те класе скупа $\{1, 2, \dots, n\}$ у којима се налази тачно s елемената из скупа $\{1, 2, \dots, m\}$, при чему је $s \leq k \leq m \leq n$.

Резултат: $\binom{m}{s} \cdot \binom{n-m}{k-s}$.

32. На колико се начина из шпила од 52 карте може изврћи пет карата тако да међу њима буде бар један ас?

Решење 1: $\binom{52}{5} - \binom{48}{5} = 886\,656$.

Решење 2: $\binom{4}{1} \binom{48}{4} + \binom{4}{2} \binom{48}{3} + \binom{4}{3} \binom{48}{2} + \binom{4}{4} \binom{48}{1} = 886\,656$.

33. На колико начина можемо из шпила од 52 карте да изаберемо шест тако да међу њима буду карте све четири боје?
34. На колико начина можемо из шпила од 52 карте да изаберемо шест које имају тачно k ($1 \leq k \leq n$) координата различитих од једне фиксиране n -торке описаног облика?

Резултат: $\binom{n}{k} (p-1)^k$.

35. Колико постоји n -торки састављених од бројева $1, 2, \dots, p$ које имају тачно k ($1 \leq k \leq n$) координата различитих од једног фиксираног облика?
36. Назовимо два фудбалска првенства "у суштини истим" ако је редослед првих пет клубова исти и ако иста два клуба испадају из лиге. Колико има "у суштини различитих" првенства у лиги од 18 (сталних) клубова?

Решење: Клубова који првенство чине "посебним" има седам и они се могу одабрати на C_{18}^7 начина. Међу њима су пет првопласираних (њихов редослед је, разуме се, битан), што даје V_7^5 могућности, док редослед преостала два клуба није од значаја. Према принципу производа, тражени број "у суштини различитих" првенства је $C_{18}^7 \cdot V_7^5 = \frac{18!}{11! \cdot 2!} = 80\,196\,480$. До истог резултата могло се доћи и на друге начине, нпр. $V_{18}^5 \cdot C_{13}^2$ (пет првопласираних од 18 у редоследу и два од преосталих 13 клубова без обзира на међусобни редослед), или $C_{18}^2 \cdot V_{16}^5$ (најпре два клуба који испадају, а затим од преосталих 16 пет према пласману).

37. Стартне бројеве, којих има m , извлачи n такмичара, међу којима су и такмичари A и B , и при томе је $m > n$. На колико се начина могу разделити стартни бројеви тако да такмичар A добије број који је мањи од стартног броја који је добио такмичар B ?

38. Колико природних бројева мањих од 10^n има цифре поређане у неопадајућем поретку?

$$\text{Резултат: } G(t) = \frac{1}{\prod_{i=1}^n (1 - t^{2i-1})},$$

39. За функцију $f: X \rightarrow Y$, ($X, Y \subset \mathbb{R}$), речи немо да је монотоно неопадајућа ако важи

$$(\forall x, y \in X) (x < y \Rightarrow f(x) \leq f(y)).$$

Опредити број монотоно неопадајућих функција у случају када је

$$X = Y = \{1, 2, \dots, n\}.$$

Резултат:

$$\binom{2n-1}{n}$$

40. Опредити функцију генераторису за партиције у којима су сви елементи различити.

Решење: Број партиција природног броја n у којима су сви

$$n = 1 \cdot K_1 + 2 \cdot K_2 + 3 \cdot K_3 + \dots + n \cdot K_n$$

(K_i је број појављивања броја i у партицији и $K_i \in \{0, 1\}$ јер се појединачни сабирци могу појављивати највише једанпут) једнак је броју начина факторизације величине t^n у форми:

$$t^n = (t^1)^{K_1} (t^2)^{K_2} \cdots (t^n)^{K_n}.$$

Број начина такве факторизације величине t^n једнак је кофицијенту уз t^n у производу $(1+t)(1+t^2)(1+t^3)\cdots(1+t^n)$, па је тражена функција генераториса:

$$G(t) = \prod_{i=1}^{\infty} (1 + t^i).$$

41. Опредити функцију генераторису за партиције броја n код којих су сви сабирци непарни.

$$\text{Резултат: } G(t) = \frac{t^k}{(1-t)(1-t^2)\cdots(1-t^k)}.$$

42. Опредити функцију генераторису за бројеве партиција које садрже тачно k сабирака.

43. Доказати да је број партиција датог броја n које садрже тачно k сабирака једнак броју партиција тог броја чији је највећи сабирак једнак k .

44. На колико се начина новчаница од 100 новчаних јединица може разменити у метални новац од 10, 20 и 50 новчаних јединица?

45. Написати све композиције броја 7 састављене од 4 сабирка.

46. Колико у склопу \mathcal{A} од n елемената има таквих комутативних бинарних операција \circ код којих је $(\forall x \in \mathcal{A}) x \circ x = x$?

Решење: Cayley-јева таблица операције мора бити симетрична у односу на главну дијагоналу. Број места која се могу произвoдити да попуне је $\frac{n^2-n}{2}$. На главној дијагонали могућно је расподелити елементе на $(n-1)^k$ начина, па је укупан број операција које имају лагу особину $(n-1)^n \cdot n^{\frac{2}{n-n}}$.

47. Дат је скуп $X = \{1, 2, \dots, n\}$. Колико има групоида $(X, *)$ таквих да операција $*$ има следећу особину :
 $(\forall x \in X) x * x \geq x$?

48. Дат је скуп $A = \{1, 2, \dots, n\}$. Колико се разних операција може дефинисати ако је $(A, *)$ групоид који има следећу особину:

a) $|\{i : i * i \neq i, i \in A\}| = k$,

б) $|\{i : i * (n+1-i) \neq i \wedge i * (n+1-i) \neq (n+1-i)\}| = k$, n је паран број, при чemu је $k \in A \cup \{0\}$?

Решење: а) Посматрајмо Cayley-јеву таблицу групоида над скупом A . Изван главне дијагонале могу се поставити, било који елементи, а... број могућности је $\overline{V}_n^{n-n} = n^{\frac{2}{n-n}}$. На главној дијагонали на k места је $i * i \neq i$, а на преосталих $n - k$ места је $i * i = i$. На местима на којима је $i * i = i$ морају бити постављени елементи i , а њих можемо изабрати на $\binom{n}{n-k} = \binom{n}{k}$ начина. На преосталих k места на главној дијагонали елементе можемо поставити на $(n-1)^k$ начина. Према принципу производа тражени број групоида је

$$\binom{n}{k} \cdot (n-1)^k \cdot n^{\frac{2}{n-n}}.$$

б) Посматрајмо опет Cayley-јеву таблицу операције На

местима ван споредне дијагонале могу се поставити било који елементи скупа A (n^{n-n} распореда). На споредној дијагонали на k места се не налазе елементи који "учествују" у операцији, док се на преосталих $n-k$ места налази управо један од операнада. За фиксан избор поменутих k места (а број тих избра је $\binom{n}{k}$) ово је могућно реализовати на $(n-2)^k$, односно $2^{n-k} \cdot \binom{n}{n-k}$ начина. Према принципу производа тражени број операција је

$$\binom{n}{k} \cdot 2^{n-k} \cdot (n-2)^k \cdot n^{\frac{2}{n-n}}.$$

47. Колико има природних бројева који, написани у дескадном бројном систему, садрже само различите цифре?
48. По пет црвених, плавих, белих и црних куглица треба поредити у низ тако да ма које четири суседне куглице буду различите боје. На колико је начина могућно то известити
- а) ако куглице нису нумерисане?
 б) ако су куглице нумерисане?

49. Колико има природних бројева који, написани у дескадном бројном систему, садрже само различите цифре?
50. Резултат: а) $4!$; б) $4! \cdot (5!)^4$.
51. Испитати да ли су пермутације $p = (16)(2354)7$ и $q = (164)(2753)$ пермутабилне.
52. Одредити пермутацију $r = p^2 \circ q^{-1}$ скупа $A = \{1, 2, \dots, 8\}$ ако је $p = (123)(4568)7$, $q = (34)(52618)7$, а ознака за производ (композицију) пермутација.

Решење: Представимо дате пермутације у облику

а укупан број уређених парова је

$$\sum_{k=0}^n \binom{n}{k} \cdot 2^{n-k} = 3^n.$$

57. На колико се начина може разделити n различитих књига лицима A , B , и C тако да лице C добије највише k ($\leq n$) књига?

Резултат: $\sum_{i=0}^k \binom{n}{i} \cdot 2^{n-i}.$

58. Две кутије имају по k куглица нумерисаних бројевима од 1 до k .

Из прве кутије бирали су n , а из друге m куглица ($n, m \leq k$). На колико се начина то може урадити тако да тачно r куглица ($r \leq n, m$) буде извучено два пута?

59. На основу претходног задатка или на други начин доказати да је

$$\binom{k}{n} \cdot \binom{n}{r} \cdot \binom{k-n}{m-r} = \binom{k}{m} \cdot \binom{m}{r} \cdot \binom{k-m}{n-r},$$

где $k, m, n, r \in \mathbb{N}$.

60. Одредити у затвореној форми вредност збира

$$\sum_{i=0}^k \binom{n}{i} \binom{m}{k-i}.$$

Решење: Нека је на распоредању кутија у којој се налази $m+n$ куглица, и то m белих и n црних. На колико је начина могућно извући k куглица? До очигледног одговора $\binom{m+n}{k}$ може се доћи и следећим разонованjem. Од k извучених куглица k могу да буду

беле, а ниједна црна, а то може да се оствари на $\binom{m}{0} \binom{n}{k}$ начину; $k-1$ куглица може да буде бела, а 1 црна, и то на $\binom{m}{1} \binom{n}{k-1}$ начину; ... коначно, k куглица могу бити црне, а ниједна бела, и то на $\binom{m}{k} \binom{n}{0}$ начину. Тако се долazi до једнакости

$$\binom{n+m}{k} = \binom{n}{0} \binom{m}{k} + \binom{n}{1} \binom{m}{k-1} + \dots + \binom{n}{k} \binom{m}{0}$$

чије је одређена вредност датог збира.

Напомена: За $m = n = k$ добија се идентитет:

$$\sum_{i=0}^n \binom{n}{i}^2 = \binom{2n}{n}.$$

61. Одредити кофицијент уз $x^r y^s$ у развијеном облику израза

$$(1+x+y)^n,$$

где су r, s и n природни бројеви и $n \geq r+s$.

Резултат: $\frac{n!}{r! \cdot s! \cdot (n-r-s)!}.$

62. Одредити максималан број пресечних тачака дијагонала конвексног n -тоугла.

Решење: Ма која четири различита темена конвексног n -тоугла одређују тачно један пар дужи које се секу и које одређују пресечну тачку. Уколико се никоје две од свих овако добијених тачака не би поклопиле, добио би се тражени максимални број тачака који је, дакле, једнак броју избора 4 од n разних тачака, или $\binom{n}{4}$.

$$P = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 & 5 & 6 & 7 & 8 \\ 2 & 3 & 1 & 5 & 6 & 8 & 7 & 4 \end{pmatrix}, \quad q = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 & 5 & 6 & 7 & 8 \\ 8 & 6 & 4 & 3 & 2 & 1 & 7 & 5 \end{pmatrix}.$$

Имамо:

$$P^2 = P \circ P = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 & 5 & 6 & 7 & 8 \\ 3 & 1 & 2 & 6 & 8 & 4 & 7 & 5 \end{pmatrix}.$$

Одредимо још q^{-1} . Поншто је $q \circ q^{-1} = \text{Id}$ (идентичка пермутација), биће:

$$q^{-1}(1) = q^{-1}(q(6)) = (q \circ q^{-1})(6) = \text{Id}(6) = 6,$$

$$q^{-1}(2) = q^{-1}(q(5)) = (q \circ q^{-1})(5) = \text{Id}(5) = 5,$$

$$q^{-1}(3) = q^{-1}(q(4)) = (q \circ q^{-1})(4) = \text{Id}(4) = 4,$$

итд. Добија се $q^{-1} = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 & 5 & 6 & 7 & 8 \\ 6 & 5 & 4 & 3 & 8 & 2 & 7 & 1 \end{pmatrix}$.

За $r = P^2 \circ q^{-1}$ имамо:

$$r(1) = (P^2 \circ q^{-1}) = q^{-1}(P^2(1)) = q^{-1}(3) = 4,$$

$$r(2) = (P^2 \circ q^{-1}) = q^{-1}(P^2(2)) = q^{-1}(1) = 6,$$

итд., односно:

$$r = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 & 5 & 6 & 7 & 8 \\ 4 & 6 & 5 & 2 & 1 & 3 & 7 & 8 \end{pmatrix}.$$

53. Дате су пермутације f и g скупа $A = \{1, 2, 3, 4, 5, 6\}$:
- $$f = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 & 5 & 6 \\ 2 & 6 & 3 & 1 & 4 & 5 \end{pmatrix}, \quad g = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 & 5 & 6 \\ 6 & 4 & 5 & 2 & 1 & 3 \end{pmatrix}.$$

Одредити пермутацију h тако да важи $f \circ h = g$.

Решење: Имамо:

$$h(1) = h(f(4)) = (f \circ h)(4) = g(4) = 2,$$

$$h(2) = h(f(1)) = (f \circ h)(1) = g(1) = 6,$$

$$h(3) = h(f(3)) = (f \circ h)(3) = g(3) = 5,$$

итд. Тражена пермутација је:

$$h = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 & 5 & 6 \\ 2 & 6 & 5 & 1 & 3 & 4 \end{pmatrix}.$$

54. Решити једначине:

a) $\begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 \\ 3 & 1 & 2 \end{pmatrix} \circ X = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 \\ 2 & 1 & 3 \end{pmatrix};$

b) $\begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 \\ 3 & 1 & 2 \end{pmatrix} \circ X^2 = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 \\ 2 & 3 & 1 \end{pmatrix}.$

55. Дате су три црне куглице нумерисане са 1, три прне куглице нумерисане са 2 и три групе са по шест белих куглица нумерисаних респективно са 1, 2 и 3. Од датих куглица треба поређати у низ 9 куглица тако да се одаберу 3 прне и 6 белих. На колико се начина то може урадити?

Решење: Најпре ћемо израчунати на колико се начина могу поређати у низ 3 прне и 6 белих куглица, без обзира на њихову нумерацију. У питању су пермутације са понављањем од 9 елемената, где је број елемената једне врсте 3, а друге 6, што износи $\frac{9!}{3! \cdot 6!}$. Сада за фиксирани распоред црних и белих куглица размотримо нумерацију. Прне куглице могу имати бројеве 1 и 2, па на 3 прне куглице ови бројеви могу бити распоређени на 2^3 начина (варијације са понављањем од 2 елемента треће класе), док је одговарајуни број распореда на белим куглицама 3^6 . Укупно, број начина износи $\frac{9!}{3! \cdot 6!} \cdot 2^3 \cdot 3^6 = 489\,888$.

56. Нека је дат скуп A од n елемената. Начи број уређених парова (X, Y) при условима $X \cup Y \subset A$ и $X \cap Y = \emptyset$.
- Решење: Скуп $X \subset A$ који има k ($0 \leq k \leq n$) елемената можемо одабрати на $\binom{n}{k}$ начина. Скуп Y тако да је $X \cap Y = \emptyset$, ако је скуп X већ одабран, бирајмо међу подскуповима скупа $A \setminus X$ који има $n - k$ елемената, а тах подскупова има 2^{n-k} . Значи, ако скуп X има k елемената, број уређених парова (X, Y) је $\binom{n}{k} \cdot 2^{n-k}$,

63. Свака странница квадрата подељена је на n делова. Колико се разних троуглова може добити спајањем деобних тачака (искључујући темена квадрата)?

Решење: На свакој страници број деобних тачака је $n-1$, па је укупан број деобних тачака $4n-4$. Како три тачке чине троугао, то је потенцијални број троуглова једнак $\binom{4n-4}{3}$. Међутим, уколико би све три изабране тачке биле на истој страници квадрата, не би се добио троугао већ дуж, а таквих могућности има $\binom{n-1}{3}$ на свакој страници. Дакле, тражени број троуглова је

$$\binom{4n-4}{3} - 4\binom{n-1}{3} = 2(n-1)^2(5n-8).$$

64. Четворо деце добило је 20 јабука. На колико је различих начина могућно извршити расподелу јабука деци?

Решење: У питању су комбинације са понављањем класе 20 од 4 елемента: $\overline{C}_4^{20} = \binom{4+20-1}{20} = \binom{23}{20} = 1771$.

Може се резоновати и овако: на располагању је 20 цифара 1 и три цифре 0. Пише се број од 23 цифре по коме право дете добија онолико јабука колико има јединица у броју стева до прве нуле, друго дете онолико јабука колико има јединица изменеђу прве две нуле стева, итд. Јасно је да број расподела кореспондира са бројем различитих исписивања оваквих бројева од 23 цифре, а они се могу написати на

$$\overline{P}_{23}^{(20, 3)} = \frac{(20+3)!}{20!3!} = 1771$$

начин.

65. На колико се начина шест једнаких кликера може поделити десеторици деска?

66. На колико се начина n једнаких објеката може сместити у k различитих кутија?
- Резултат: $\binom{n+k-1}{n}$.

67. На колико се начина n истоветних поклона може да раздели групи од r деце
- без посебних услова;
 - под условом да свако дете добије бар један поклон?

Напомена: Видети и зад. 85.

68. На колико се начина n_1 првених, n_2 плавих и n_3 белих куглиса може разместићи у m различитих кутија ако се куглице исте боје не разликују међусобно?

Резултат: $\binom{n_1+m-1}{n_1} \cdot \binom{n_2+m-1}{n_2} \cdot \binom{n_3+m-1}{n_3}$.

69. Колико делипала има број $2 \cdot 3^5 \cdot 5^3$ (укључујући број 1 и задати број)?

70. Колико различитих делипала има дати природни број n ? Међу природним бројевима од 1 до 1000 одредити број са највећим бројем различитих делипала.

Резултат: $\binom{15}{6} = 5005$.

Решење: Нека је $n = p_1^{\alpha_1} \cdot p_2^{\alpha_2} \cdots p_k^{\alpha_k}$, где су p_1, p_2, \dots, p_k

међусобно различити прости фактори броја n . Делилација броја n је

$$\text{број } \frac{\beta_1}{p_1} \cdot \frac{\beta_2}{p_2} \cdots \frac{\beta_k}{p_k}, \quad \text{где је } \beta_i \in \{0, 1, 2, \dots, \alpha_i\}, \\ i = 1, 2, \dots, k, \quad \text{а број } d \text{ различитих делилака једнак је броју различитих } k - \text{торки } (\beta_1, \beta_2, \dots, \beta_k), \quad \text{тј.}$$

$$d = (\alpha_1 + 1)(\alpha_2 + 1) \cdots (\alpha_k + 1).$$

Нека је сада $1 \leq n \leq 1000$. Погражимо највећу могућну вредност добијеног производа d . Очигледно је $k \leq 4$ јер је производ првих пет простих бројева $2 \cdot 3 \cdot 5 \cdot 7 \cdot 11 > 1000$. Ако су притом сва четири броја β_i различита од нуле, могућна је факторизација $2^3 \cdot 3 \cdot 5 \cdot 7 = 840$ која даје $d = 32$, док све друго даје мању вредност d . Ако у производу d постоји само један фактор, онда је $d < 10$ (јер је $2^9 = 512$). У случају када d има два или три фактора, после једноставне дискусије уверавамо се да се ни уједном случају не добија $d \geq 32$. Значи, број 840 је тражени број са највећим бројем различитих делилака којих има 32 .

71. Колико има природних бројева који не премашају дати природан број n , а који нису деливи ни са два, ни са три?

Решење: Број природних бројева не већих од n који су деливи бројем p је $\left[\frac{n}{p} \right]$, па је број бројева који су деливи са 2 или са 3 једнак $\left[\frac{n}{2} \right] + \left[\frac{n}{3} \right] - \left[\frac{n}{6} \right]$ (према принципу укључења-екључења) јер су у прва два сабирка бројеви деливи и са 2 и са 3 урачунати два пута. Сада је број природних бројева који не премашају n , а који нису деливи ни са 2 , ни са 3 , једнак

$$n - \left[\frac{n}{2} \right] - \left[\frac{n}{3} \right] + \left[\frac{n}{6} \right].$$

72. Колико има четворочифрених бројева који нису деливи ни једним од бројева $2, 3$ и 5 ?

Решење 1: Број максимално четворочифрених бројева (мањих од $10\ 000$) деливих бројем p је $\left[\frac{9999}{p} \right]$. Користећи се принципом укључења-екључења добија се да међу првих 9999 бројева има $\left[\frac{9999}{2} \right] + \left[\frac{9999}{3} \right] + \left[\frac{9999}{5} \right] - \left[\frac{9999}{2 \cdot 3} \right] - \left[\frac{9999}{3 \cdot 5} \right] + \left[\frac{9999}{2 \cdot 3 \cdot 5} \right] = 7333$ оних који су деливи неким од бројева $2, 3$ или 5 , а оних који то нису $9999 - 7333 = 2666$. Слично се добија да међу првих 999 бројева (тј. максимално троцифрених) има 266 оних који нису деливи ни са 2 , ни са 3 , ни са 5 . Дакле, (тачно) четворочифрених бројева који нису деливи ни једним од ових бројева има $2666 - 266 = 2400$.

Решење 2: Међу бројевима од 1000 до 9999 има $(9999-1000+1)/30 = 300$ низова по 30 ($= 2 \cdot 3 \cdot 5$) бројева (узајамно), а међу првих 30 бројева има 8 бројева који испуњавају услове задатка $(1, 7, 11, 13, 17, 19, 23, 29)$. Дакле, укупан број бројева са траженом особином је $8 \cdot 300 = 2400$.

Решење 3: Нека је X непразан скуп. За функцију $f: X \rightarrow X$ кажемо да има фиксну тачку $x_0 \in X$ уколико је $f(x_0) = x_0$. За кончатан скуп $X = \{x_1, x_2, \dots, x_n\}$ одредити број свих бијекција без фиксне тачке.

Решење: Уведимо систем својстава:

- C_1 : својство да је елеменат $x_n \in X$ фиксна тачка за функцију f .
- C_2 : својство да је елеменат $x_2 \in X$ фиксна тачка за функцију f ;

Тада је број бијекција без фиксних тачака према принципу укључења-екључења дат са:

$$b = |C_1 \cap C_2 \cap \dots \cap C_n| = n! - \sum_{k=1}^n ((-1)^{k-1} \sum_{i_1, i_2, \dots, i_k} |(C_{i_1} \cap \dots \cap C_{i_k})|),$$

при чему је укупном сумом $\sum_{\substack{i_1, \dots, i_k \\ \{i_1, \dots, i_k\} \subset \{1, \dots, n\}}} |C_{i_1} \cap \dots \cap C_{i_k}|$, по свим k -точним подскуповима $\{i_1, \dots, i_k\} \subset \{1, \dots, n\}$, дат укупан број бијекција - пермутација скупа X са тачно k фиксних тачака. Олатле добијамо да је тражени број бијекција са тачно k фиксних тачака дат са:

$$b = n! - \sum_{k=1}^n \left((-1)^{k-1} \frac{n!}{k!} \right) = n! \left(1 - \frac{1}{1!} + \frac{1}{2!} - \dots + (-1)^k \frac{1}{k!} \right).$$

74.

Секретарница има 5 писама и 5 различито адресованих конверата. На колико начина она може свако писмо да стави у погрешну конверту?

Резултат: $5! - \binom{5}{1} 4! + \binom{5}{2} 3! - \binom{5}{3} 2! + \binom{5}{4} 1! - 1 = 44$.

75.

Нека се n људи налази на некој ранг-листи и нека им се деле (сваком човеку по једна) картице нумерисане бројевима од 1 до n . На колико начина је то могућно остварити уколико свако добија картицу са бројем који је различит од редног броја који заузима на ранг-листи?

Резултат: $n! \sum_{k=0}^n (-1)^k \frac{1}{k!}$.

76.

Нека је дат коначан низ n међусобно различитих бројева a_1, a_2, \dots, a_n . Колико има пермутација скупа $\{a_1, a_2, \dots, a_n\}$ таквих да за тачно r ($0 \leq r \leq n$) његових чланова важи да им се индекс подудара са местом у пермутацији?

Резултат: $\frac{n!}{r!} \sum_{k=0}^{n-r} (-1)^k \frac{1}{k!}$.

77. Кога се бинарних релација може дефинисати у скупу X од n елемената? Колико постоји

- a) рефлексивних,
- б) симетричних,
- в) рефлексивних и симетричних релација?

Решење: Како је бинарна релација у скупу X , по дефиницији, сваки подскуп скупа X^2 и како је $|X^2| = n^2$ ако је $|X| = n$, број бинарних релација у скупу X једнак је $\overline{V}_2^n = \overline{V}_2^{n^2} = 2^{n^2}$ (видeti задатак 27.).

a) Ако је релација рефлексивна, она мора да садржи све уређене парове облика (x, x) , $x \in X$, па је број свих таких релација једнак броју подскупова оног дела скупа X^2 чији елементи (уређени парови) имају различиту прву и другу компоненту, тј. броју

$$\overline{V}_2^{V_2^n} = \overline{V}_2^{n^2} = 2^{n^2}.$$

б) Уколико је релација симетрична, треба посматрати само неуређене парове елемената скупа X (јер сваки пар или у оба почетка припада, или не припада релацији), па је тражени број

$$\overline{V}_2^{\overline{C}_2^n} = \overline{V}_2^{\binom{n}{2}} = 2^{\frac{n^2}{2}}.$$

в) У овом случају посматрамо само неуређене парове различитих елемената, па се добија

$$\overline{V}_2^{\overline{C}_2^n} = \overline{V}_2^{\binom{n}{2}} = 2^{\frac{n^2-n}{2}}.$$

78. Колико се n -арних релација може дефинисати у скупу од m елемената?

- б) Број релација које нису ни симетричне, ни антисиметричне једнак је (према принципу укључења - искуђућења) броју свих релација умањеном за број симетричних релација и за број антисиметричних релација, увећаном за број релација које су и симетричне и антисиметричне. Како су те вредности респективно јед-

79. Колико у скупу X од n елемената постоји различитих бинарних релација

- а) које су антисиметричне;
- б) које нису ни симетричне ни антисиметричне?

Решење: Према зад. 77. број бинарних релација у скупу X једнак је 2^n . Придружимо бинарној релацији $\rho \subset X^2$ квадратну шему (аналогон Cayley-јевој таблици) у којој ће у пресеку i -те врсте и j -те колоне бити јединица ако су елементи i и j скупа X у релацији ρ , односно нула у супротном случају.

- а) Релација је антисиметрична уколико је

$$(\forall x \in X)(\forall y \in X) (x \rho y \wedge y \rho x \Rightarrow x = y).$$

Нека се елементи квадратне шеме изнад главне дијагонале бирају произвољно. Тада, уколико се у пресеку i -те врсте и j -те колоне налази јединица (за $i > j$), онда ће у пресеку j -те врсте и i -те колоне бити нула, док за вредност нула у пресеку i -те врсте и j -те колоне пресек j -те врсте и i -те колоне може имати вредност (0 или 1). Ако претпоставимо да је број не-нула елемената квадратне шеме ($i > j$) једнак k , тада је

број одговарајућих антисиметричних релација $\binom{\frac{n-n}{2}}{k} \binom{\frac{n-n}{2}}{2-k}$,

ДОК је њихов укупан број

$$\sum_{k=0}^{\frac{n}{2}-n} \binom{\frac{n-n}{2}}{k} \binom{\frac{n-n}{2}}{2-k} = 3^{\frac{n}{2}}.$$

Наравно, на главној дијагонали (n места) вредност елемената

$$\text{може бити произвољна, па је тражени одговор } 2^n \cdot 3^{\frac{n}{2}}.$$

80. Нека је $R(n)$ број релација еквиваленције које се могу дефинисати у скупу од n елемената. Доказати да је

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

зда $n = 0, 1, 2, \dots$, где је $R(0) = 1$.

Решење: За $n = 0$ једнакост је тачна. За $n > 0$ уочимо у датом скупу од $n+1$ елемената произвољни елемент x . Нека се у класи еквиваленције елемента x налази још k ($k \in \{0, 1, \dots, n\}$) других елемената. Удалимо елемент x из скупа. Добијамо скуп са n елемената у коме је дефинисана релација еквиваленције (рестрикција раније релације) чија једна класа еквиваленције има k елемената. Постоји $\binom{n}{k}$ начина да се изабре ових k елемената.

У простијем делу скупа, који садржи $n-k$ елемената, релација еквиваленције се може дефинисати на $R(n-k)$ начин. Зато је

$$R(n+1) = \sum_{k=0}^n \binom{n}{k} R(n-k),$$

чице је тврђење задатка доказано.

81. Доказати да је

$$\sum_{k=1}^n k \binom{n}{k} = n \cdot 2^{n-1}.$$

Упутство: Ако је A коначан скуп, $|A| = n$, преbroјати све уређене парове (X, x) , где је $X \subset A$ и $x \in X$.

82. Телефонска централа има n претплатника, а њена прогусна мрежа (тј. максималан број истовремено успостављених веза између произволна два различита претплатника) је m линија ($2m \leq n$).

На колико је различитих начина могућно остварити максимално оптерећење централе?

Решење: Максимално оптерећивање централе, тј. заузете свих m линија, може да оствари $2m$ претплатника и они се од n претплатника могу да одaberu на C_n^{2m} начина. Одредимо сада број могућности успостављана веза за одређени скуп који садржи $2m$ одабраних претплатника (који остварују максимално оптерећење централе). Скуп од $2m$ претплатника може да се уреди – нумерише – на P_{2m} начина, што даје укупан број начина успостављања веза. Међутим, редослед претплатника у оквиру једне везе нијебитан и то смањује број различитих начина успостављања веза 2^m пута. Коначно, нису од значаја ни редоследи остваривања веза, а њих има P_m . Према принципу производа тражени број начина је

$$C_n^{2m} \frac{P_{2m}}{P_m} = \frac{n!}{2^m m!(n-2m)!}.$$

83. На колико је начина могућно поставити n мушкарца и n жена за

84. Нали број пермутација слова A, A, B, B, C, C, D и D таквих да:

- a) бар два иста слова буду суседна;
б) два иста слова не буду суседна.

Решење: а) Са S_1 означимо скуп свих пермутација патих слова таквих да су два слова A суседна, и нека S_2 , S_3 и S_4 означавају исто за слова B, C и D респективно. Тражени број тих пермутација једнак је

$$|S_1 \cup S_2 \cup S_3 \cup S_4|.$$

На основу принципа укључења-искључења имамо:

$$|S_1 \cup S_2 \cup S_3 \cup S_4| = \sum_{i=1}^4 |S_i| - \sum_{\substack{1 \leq i_1 < i_2 \leq 4}} |S_{i_1} \cap S_{i_2}| +$$

$$+ \sum_{\substack{1 \leq i_1 < i_2 < i_3 \leq 4}} |S_{i_1} \cap S_{i_2} \cap S_{i_3}| - |S_1 \cap S_2 \cap S_3 \cap S_4|.$$

Израчунајмо сабирке:

$$|S_1| = |S_2| = |S_3| = |S_4| = \frac{7!}{(2!)^3};$$

$$|S_{i_1} \cap S_{i_2}| = \frac{6!}{(2!)^2}, \quad 1 \leq i_1 < i_2 \leq 4;$$

$$|S_{i_1} \cap S_{i_2} \cap S_{i_3}| = \frac{5!}{2!}, \quad 1 \leq i_1 < i_2 < i_3 \leq 4;$$

$$|S_1 \cap S_2 \cap S_3 \cap S_4| = 4!.$$

Дакле

$$|S_1 \cup S_2 \cup S_3 \cup S_4| = \binom{4}{1} \frac{7!}{(2!)^3} - \binom{4}{2} \frac{6!}{(2!)^2} + \binom{4}{3} \frac{5!}{2!} - 4! = 1656.$$

- б) Сада се ради о кардиналном броју скупа $|\bar{S}_1 \cap \bar{S}_2 \cap \bar{S}_3 \cap \bar{S}_4|$. Ако са S означимо скуп свих пермутација латих слова, тада је

$$|S| = \frac{8!}{(2!)^4}, \text{ па је}$$

$$\begin{aligned} |\bar{S}_1 \cap \bar{S}_2 \cap \bar{S}_3 \cap \bar{S}_4| &= |S| - |S_1 \cup S_2 \cup S_3 \cup S_4| = \\ &= \frac{8!}{(2!)^4} - \binom{4}{1} \frac{7!}{(2!)^3} + \binom{4}{2} \frac{6!}{(2!)^2} - \binom{4}{3} \frac{5!}{2!} + 4! = 864. \end{aligned}$$

85. Колико решења има једначина

a) у скупу \mathbb{N}_0^k ; $x_1 + x_2 + \dots + x_k = n \geq k$

b) у скупу \mathbb{N}^k ;

v) у скупу \mathbb{Z}^k , ако је $x_i > c_i$, где су c_i задати цели бројеви?

Решење: a) Проблем одређивања броја решења дате једначине истоветан је са проблемом поделе n објеката исте врсте на k прималца (зад. 66.), што се може урадити на $\overline{C}_k^n = \binom{n+k-1}{n}$ начину.

b) Увођењем смене $y_i = x_i - 1$ једначина постаје

$$y_1 + y_2 + \dots + y_k = n - k \geq 0,$$

при чему су y_i из скупа \mathbb{N}_0 . Број решења ове, па према томе и полазне једначине је $\binom{n-k+k-1}{n-k} = \binom{n-1}{k-1}$.

Напомена 1: Добијени резултат јесте број композиција броја n од k сабиралика. Зашто?

Напомена 2: Упоредити задатак са зад. 67.

v) Увођењем смене $y_i = x_i - c_i$ једначина постаје

$$y_1 + y_2 + \dots + y_k = n - c_1 - c_2 - \dots - c_k,$$

при чему су y_i из скупа \mathbb{N} , па је број решења једначине

$$\left[\begin{array}{c} n - c_1 - c_2 - \dots - c_{k-1} \\ k-1 \end{array} \right].$$

86. Колико има природних бројева мањих од 10^n , ($n \in \mathbb{N}$), где је $n \geq 5$, чији је збир цифара једнак 5?

87. На полици се налази n томова енциклопедије. На колико је начина могућно међу њима изабрати r томова ($r \leq \lceil \frac{n+1}{2} \rceil$) тако да избор не садржи узастопне томове?

РЕЗУЛТАТ: $\frac{(n-r+1)!}{r!(n-2r+1)!} = \binom{n-r+1}{r}$.

88. Колико m -туглова образују темена n -тугла, ако су његове странице стриктно дијагонале (а не и странице) n -тугла ($m \leq \frac{n}{2}$)?

РЕЗУЛТАТ: $\frac{n}{m} \binom{n-m-1}{m-1}$.

3. 2. ТЕОРИЈА ГРАФОВА

- Нека је $X = \{1, \dots, 8\}$. Ако су x_1 и x_2 природни бројеви, нека $x_1 \rho x_2$ означава да су бројеви x_1 и x_2 узајамно прости. Начини граф (X, ρ) .

- Описати особине графова $G = (X, \rho)$, где је ρ релација еквиваленције у скупу X .

Решење:

- сваки чвор има петљу;
- граф је неоријентисан;
- компоненте повезаности су полупуни графови (одговарају класама еквиваленције).

- Описати неоријентисане графове код којих је степен сваког чврра мањи од три.

4.

- Нека је X непразан скуп од i елемената. Нека је скуп свих подскупова скупа X скуп чвррова графа G , при чему су два чвора спојена граном ако и само ако је пресек одговарајућих подскупова скупа X празан. Одредити број чвррова и број грана у графу G .

Решење: Број чвррова је 2^n . Празан скуп спојен је са 2^{n-1} скупом и сам са собом. Скуп од i елемената спојен је са себи дисјунктним подскуповима скупа X , а они има 2^{n-i} , при чему је свака грана урачуната двапут. Значи, граф има:

- грана: $\frac{1}{2} \left(2^n - 1 + \sum_{i=1}^n \binom{n}{i} \cdot 2^{n-i} \right) = \frac{1}{2} \left(\sum_{i=0}^n \binom{n}{i} \cdot i \cdot 2^{n-i-1} \right) = \frac{1}{2} (3^n - 1);$

- петњи: 1.

5. Нека је $X = \{1, 2, \dots, n\}$, а релација ρ дефинисана са

$$x \rho y \Leftrightarrow x \equiv y \pmod{m}, \quad (m \in \mathbb{N}).$$

Формиран је граф $G = (X, \rho)$. Одредити:

- a) број чворова, број петљи и број компонената,
 - b) број грана
- графа G .

Решење: Релација ρ је релација еквиваленције у скупу \mathbb{Z} (ви- дети зад. 31. из уводног главе), па и у скупу $X = \{1, 2, 3, \dots, n\}$.

- a) - Број чворова је n ;
 - како је релација ρ рефлексивна, следије да је број петљи n ;
 - како је релација ρ симетрична, следије да је формирани
 - граф неоријентисан;
 - класе еквиваленције одређују компоненте графа и свака
 - компонента је потпуни граф (јер је ρ релација еквиваленције).
- Постоји m класа еквиваленције, па за $n \geq m$ граф има m компо-
- ненти. За $n \leq m$ граф има n компоненти.

- 6) За $n \leq m$ граф осим петљи нема других грана.

За $n > m$ је $n = k \cdot m + r = \left[\frac{n}{m} \right] \cdot m + r$, $(0 \leq r < m)$.

У графу постоји r компонената са по $k+1$, тј. $\left[\frac{n}{m} \right] + 1$ чворова

и $m - r$ компонената са по k , тј. $\left[\frac{n}{m} \right]$ чворова. Свака компонента

је потпуни граф, а број грана у потпуном графу са t чворова је $\binom{t}{2}$. Према томе, број грана у графу G је

$$r \cdot \left(\left[\frac{n}{m} \right] + 1 \right) + (m - r) \cdot \binom{\left[\frac{n}{m} \right]}{2},$$

што после сређивања ($r = n - \left[\frac{n}{m} \right] \cdot m$) даје:

$$(n - \left[\frac{n}{m} \right] \cdot m) \cdot \left(\left[\frac{n}{m} \right] + 1 \right) + (m - n + \left[\frac{n}{m} \right] \cdot m) \cdot \binom{\left[\frac{n}{m} \right]}{2}.$$

6. Нека граф $G = (X, U)$ има n чворова и m грана. Одредити број подграфова и број делимичних графова датог графа. Ако је G потпуни граф, одредити број делимичних подграфова таквог графа.

Решење: Означимо са $H = (Y, T)$ подграф датог графа G . Тада је $Y \subset X$ ($Y \neq \emptyset$), дакле број подграфова датог графа једнак је броју подскупова скупа X различитих од празног скупа, значи $2^n - 1$.

Ако је $H = (X, T)$ делимични граф датог графа G , тада је $T \subset U$, те је број делимичних графова једнак броју подскупова скупа U , дакле 2^m .

Ако уочимо један подграф потпуног графа G са k ($1 \leq k \leq n$) чворова, таквих подграфова имамо $\binom{n}{k}$. Сваки такав подграф има

$\binom{k}{2}$ грана. Број делимичних графова тако уоченог подграфа је

$\binom{k}{2}^n$, што значи да је број делимичних подграфова са k чворова датог графа

$$\binom{n}{k} 2^k,$$

$(1 \leq k \leq n)$, а укупан број је

$$\sum_{k=1}^n \binom{n}{k} 2^k$$

7. Нацртати све међусобно низоморфне, повезане, неоријентисане

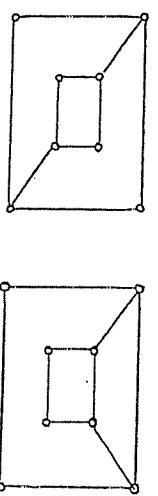
графове без петљи са највише 4 чвора.

8. Да ли су следећи графови изоморфни?

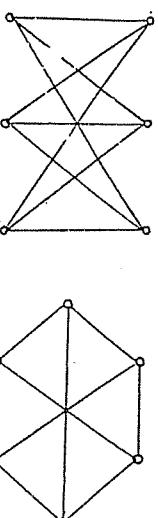
a)



b)



c)



d)



9. Да ли постоји неријентисан граф у коме свака два чвора имају различите степене?
- Решење: Ако је граф непривезан, може се сматрати да је унија одговарајућих повезаних подграфова. Посматрајмо зато само повезане графове. Ако бисмо нумерисали чворове, тада би први чвор могао бити максимално степена $n-1$, други чвор максимално степена $n-2$, ..., i -ти чвор био би максимално степена

$n-i$, а n -ти чвор (максимално) степена 0; то би значило да је тај чвр изолован, па граф не би би повезан, што је супротно претпоставки да такав граф постоји. Дакле, не постоји граф у коме свака два чвора имају различите степене.

10. Да ли постоје регуларни графови непарног степена са непарним бројем чврова?

Решење: Број грана у регуларном графу степена r са n чвровим је $m = \frac{1}{2}rn$. Очигледно је да бројеви n и r не могу истовремено бити непарни јер тада m не би био број, што значи да регуларан граф непарног степена са непарним бројем чврова не постоји.

11. Седам пријатеља који одлазе на одмор договоре се да не сваки од њих да се јави разгледницом тројици од осталих шест. Да ли се ово може урадити тако да свако пише оним пријатељима који ће и њему писати?

12. Показати да је могућно конструисати регуларан граф степена 3 са парним бројем чврова не мањим од 6 који нема подграфова облика троугла.

Решење: Доказ ће бити спроведен применом принципа математичке индукције. За $n = 3$ постоји граф са 2n чврова датих особина (то је граф $K_{3,3}$). Нека за неко $n = k$ постоји регуларан граф са $2k$ чвропа који нема троуглове. Уочимо две несуседне гране и одговарајуће чворове и овај делимично подграф заменимо оним



са слике. Нови граф садржи $2k+2$ чвора, а не садржи троуглове; степен уочених чворова није се променио (3), а степен нових чворова такође је 3, па је нови граф *регуларан*, што значи да је тврђење тачно и за $n = k + 1$. Дакле, за било који број $n \geq 3$ могућно је конструисати регуларан граф степена 3 са парним $(2n)$ бројем чворова без троуглова.

13. Доказати да највећи број грана графа са $2k$ чворова и без троуглова износи k^2 .

Упутство: Применити принцип математичке индукције.

14. Напиши пример графа са $2k$ чворова који не садржи троуглове и има тачно k^2 грана.

Резултат: Граф $K_{k,k}$ испуњава услов задатка.

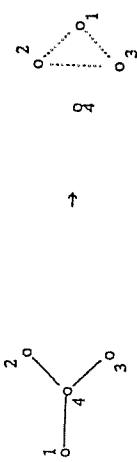
15. Доказати да је најмањи број чворова регуларног графа степена 3 са мостом једнак 10.

16. Доказати да регуларан граф степена 3 има мост ако и само ако има артикулациони чвор.

17. Нека је G неоријентисан граф који садржи 6 чворова. Доказати да бар један од графова G и \bar{G} садржи троугао.

Решење: У бар једном од графова G и \bar{G} постоји чвор степена бар 3 (уколико у неком од њих не би постојао такав чвор, тј. ако би степен сваког чвора био највише 2, тада би у комплементарном графу такав чвор био степена бар 3). Уколико у графу

G нема троуглова, могућно је уочити подграф као на слици, па



се у комплементарном графу појављује троугао. Значи, бар један од графова G и \bar{G} садржи троугао, а то је и требало доказати.

18. На неком међународном скупу састало се шест делегата. Показало се да међу произвољна три од њих увек постоје два који могу да се споразумеју на неком језику. Доказати да тада постоји тројка делегата унутар које је између свака два делегата могућно споразумевање.

Упутство: Видети претходни задатак.

19. Нека су x и y произвољни чворови повезаног неоријентисаног графа G . Показати да постоји пут од x до y који садржи све чворове графа G .

20. Нека је G неоријентисан граф без петљи са n чворова и нека најмањи степен чвора у графу G није мањи од $\frac{n-1}{2}$. Доказати да је тада граф G повезан.

Решење: Претпоставимо супротно, тј. да је граф G неповезан и докажимо да тада у графу G постоји бар један чвор чији је степен мањи од $\frac{n-1}{2}$. Ако је G неповезан, у њему постоји бар једна компонента повезаности која нема више од $\frac{1}{2}n$ чворова, па њени чворови имају степен највише $\frac{n-1}{2} < \frac{n-1}{2}$, чиме је доказ завршен.

21. Ако је у неоријентисаном графу са n чворовим број грана m већи од $\binom{n-1}{2}$, доказати да је граф повезан.

Решење: Доказ ћемо спровести својственом на апсурд. Нека такав граф није повезан. Тада он има бар две компоненте повезаности. Нека оне имају k , односно $n-k$ чворова. Максималан број њико-вих грана је $\binom{k}{2}$, односно $\binom{n-k}{2}$. То значи да је број грана m у попазном графу

$$\begin{aligned} m &\leq \binom{k}{2} + \binom{n-k}{2} = \frac{k(k-1)}{2} + \frac{(n-k)(n-k-1)}{2} = k^2 + \frac{n^2}{2} - nk - \frac{n}{2} = \\ &= \frac{(n-1)(n-2)}{2} + k^2 - nk + n - 1 \leq \binom{n-1}{2}, \end{aligned}$$

што је испуњено за

$$k^2 - nk + n - 1 \leq 0,$$

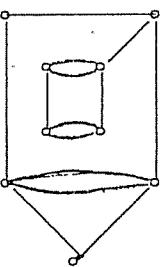
а то важи када $k \in \{1, 2, \dots, n-1\}$. То значи да не може постојати више међусобно неповезаних целина, тј. да је граф **поеzan**, што је и требало доказати.

22. Ако неоријентисан граф G има n чворова и с компоненти повезаности, доказати да G може да има максимално

$$m = \frac{1}{2}(n-c)(n-c+1)$$

грана.

23. Да ли се гране графа на слици могу оријентисати тако да се добије јако повезан диграф?



24. Опредити све регуларне графове степена 2 чији комплементи нису повезани.

25. Испитати да ли постоје неповезани самокомплементарни графови. **Решење:** Попут збир грана у графу са 4 чвора и његовом комплементу износи $\binom{4}{2} = 6$, самокомплементаран граф има 3 гране. Постоје три (међусобно неизоморфна) графа са 4 чвора и 3 гране и лако се проверава да је самокомплементаран само граф на слици



26. Нали све самокомплементарне графове који садрже 4 чвора. **Решење:** Попут збир грана у графу са 4 чвора и његовом комплементу износи $\binom{4}{2} = 6$, самокомплементаран граф има 3 гране. Постоје три (међусобно неизоморфна) графа са 4 чвора и 3 гране и лако се проверава да је самокомплементаран само граф на слици



27. Доказати да самокомплементаран граф има $4k$ или $4k+1$ чворова, где је $k \in \mathbb{N}$.

28. Одредити максималну и минималну вредност максималног и минималног степена чвора у стаблу са n чворова.

29. Доказати да је неоријентисан граф G са n чворовим стабло ако и само ако је
- $$\sum_{i=1}^n d_i = 2n - 2 \quad (d_i \in \mathbb{N}),$$
- где су d_i степени чворова графа G , ($i = 1, 2, \dots, n$).

Решење: Услов је очигледно погрешан јер је у стаблу

$$\sum_{i=1}^n d_i = 2m = 2(n-1),$$

доказати.

где је m број грана. Докажимо да је услов и довољан, тј. да под датим условом постоји стабло чији су степени чворова d_1, d_2, \dots, d_n ($d_i \in \mathbb{N}$). Доказ ћемо спровести математичком индукцијом по броју чворова.

За $n = 2$ је $d_1 = d_2 = 1$ и такво стабло постоји. Претпоставимо да је тврђење тачно за било који низ степена e_1, e_2, \dots, e_{n-1} , ($e_i \in \mathbb{N}, i = 1, 2, \dots, n-1$) такав да је укупни збир једнак $2n-4$, тј. да увек постоји стабло са степенима чворова e_1, e_2, \dots, e_{n-1} . Помагајмо сада низ d_1, d_2, \dots, d_n са збиром једнаким $2n-2$. Међу овим бројевима је бар један једнак 1, речимо d_1 , и (како је $n \geq 3$) бар један већи од 1, речимо d_2 . Сада за низ d_2-1, d_3, \dots, d_n по индуктивној претпоставци постоји стабло са одговарајућим степенима чворова. Ако се то стабло прошири једним чврором и он повеже граном са чврором степена d_2-1 , добија се стабло са n чворова и степенима чворова d_1, d_2, \dots, d_n , чиме је доказ завршен.

30. Ако је G_n неоријентисан граф бз петљи са n чворова у коме су свака два чврора повезани једним и само једним елементарним путем, доказати да граф G_n садржи $n-1$ грану.

Решење: Доказ ће бити спроведен применом принципа математичке индукције. За $n = 1$ и $n = 2$ тврђење је очигледно испуњено. Нека је за све $k \leq n$ претпоставка тачна. Посматрајмо граф G_{n+1} . Уочимо неку његову грану. Ако бисмо је одстранили, добили бисмо као делничан граф неповезан граф (јер између чворова који су инцидентни са одстрањеном граном не постоји пут) чије компоненте повезаности имају k и $n+1-k$ чворова, тј. по индуктивној претпоставци $k-1$ и $n+1-k-1$ грану, па граф G_{n+1} има $k-1+n+1-k-1=n=(n+1)-1$ грану. То значи да за свако $n \geq 2$ граф G_n има $n-1$ грану, што је и требало

31. Ако је неоријентисан граф G повезан и не садржи ниједну контуру, доказати да су било која два чврора у графу G спојена јединственим елементарним путем.

32. Ако је G повезан неоријентисан граф са n чворова и $m = n-1$ грана, доказати да граф G не садржи ниједну контуру.
33. Ако неоријентисан граф G са n чворова и m грана не садржи ниједну контуру и ако је $n=m+1$, доказати да после додавања једне нове гране између произволјна два чврора настали граф садржи тачно једну контуру.
34. Доказати да сваки повезан неоријентисан граф садржи као делничан граф стабло. Одредити број таквих стабала у потпуном графу са 4 чврора.

Резултат: 16.

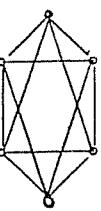
35. Нека је G неоријентисан граф који садржи n чворова степена 4 и $2n+2$ чврора степена 1. Ако је G повезан граф, доказати да граф G не садржи ниједну контуру.
- Решење:** Овај граф састоји се од $N = n + 2n + 2 = 3n + 2$ чвора и $M = \frac{1}{2}(4n + 2n + 2) = 2n + n + 1 = 3n + 1$ гране. Како је G повезан граф који има $M = N - 1$ грану, то је G стабло, па **нема контура**.

36. Паго је стабло са p чворова степена један и q чворова степена већег од два. Доказати да је $p \geq q + 2$.

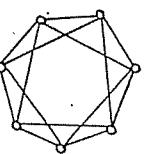
Када важи знак једнакости?

37. Да ли су следећи графови планарни?

a)



b)



38. Повезан планаран граф са n чворова и m грана дели раван на области. Доказати.

$$f = m - n + 2$$

Решење:

Доказ ће бити спроведен применом принципа математичке индукције по броју грана m . Минималан број грана које садржи повезан граф од n чворова је $m = n - 1$ (стабло), и у том случају је $f = 1 = m - n + 2$. Нека је G граф са m грана и нека је f број области тог графа ($m > n - 1$). То значи да граф садржи једну контуру. Нека тврђење важи за графове са $m - 1$ чврвом. Посматрајмо грану која је гранична за две области. Ако бисмо је одстранили, добијени делimični граф G_1 имао би $m - 1$ грану и $f - 1$ област, јер се и број грана и број области смањио за један. По претпоставки је за граф G_1

$$f - 1 = (m - 1) - n + 2,$$

што је за граф G

$$f = m - n + 2,$$

што је и требало доказати.

Напомена: Доказани став представља Euler-ову теорему за планарне графове.

39. Одредити максималан број грана у планарном графу са n чворова.

Решење: Према Euler-овој теореми за повезане планарне графове је

$$f = m - n + 2.$$

Како је минимална контура у графу са $n > 2$ чворова троугао, то је

$$2m \geq 3f,$$

или, после сређивања,

$$m \leq 3n - 6.$$

У случају када је $n < 3$ провером се добија да је $m \leq n - 1$. Такле

$$m_{\max} = \begin{cases} 3n - 6, & n \geq 3 \\ n - 1, & n < 3. \end{cases}$$

Напомена: У случају неповезаног графа број грана је мањи од добијеног. Проверити.

40. Одредити максималан број грана у планарном графу са n чворова који не садржи ни један троугао.

41. Нека је G неоријентисани граф са n чворова и m грана у коме најкраћа контура има дужину g . Уколико је испуњена неједнакост

$$m > \frac{g(n-2)}{g-2},$$

доказати да граф G не може бити планаран.

Решење: Уколико би граф G био планаран, према Euler-овој теореми било би $f = m - n + 2$. Како је $2m \geq gf$, то је

$$2m \geq gm - gn + 2g \Leftrightarrow m(g - 2) \geq gn - 2g \Leftrightarrow m \leq \frac{g(n-2)}{g-2},$$

што је у супротности са условом. Такле, граф G задатих особина не може бити планаран, што је и требало доказати.

42. Доказати да следећи графови нису планарни:

a) K_5 ;

b) $K_{3,3}$;

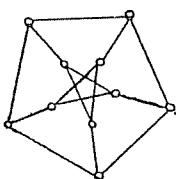
Решење: а) Граф K_5 има $n = 5$ чворова и $m = 10$ грана. Уколико би граф био планаран, важила би Euler-ова теорема, па би било $f = 7$. Али тада би морао да буде испуњен услов да је $2m = 20 \geq 21 = 3f$, што очигледно није тачно, па граф K_5 није планаран.

- б) Сада је $n = 6$ и $m = 9$. Ако би граф био планаран, важила би Euler-ова теорема, па би било $f = 5$. Али тада би морао да буде испуњен услов да је $2m = 18 \geq 20 = 4f$ (јер граф нема троуглава), па граф $K_{3,3}$ није планаран.

46. Доказати да ли је бикомлетан граф $K_{r,s}$ планаран ако и само ако је $\min\{r,s\} \leq 2$.

43. Доказати да је бикомлетан граф $K_{r,s}$ планаран ако и само ако је $\min\{r,s\} \leq 2$.

44. Испитати да ли је Petersen-ов граф (са слике) планаран.



Решење: У Petersen-овом графу је $n = 10$ и $m = 15$. Уколико би граф био планаран, важила би Euler-ова теорема, па би било $f = 7$. Али тада би морао да буде испуњен услов да је $2m = 30 \geq 35 = 5f$, што очигледно није тачно, па Petersen-ов граф није планаран.

45. Испитати да ли је граф образован од темена, ивица и једне (просторне) дијагонале октаедра планаран.

46. Повезан планаран регуларан граф степена 3 нацртан је у равни без пресецања грана, при чemu је за свако фиксно i број ћелија ограничених са i грана једнак r_i . Доказати да је

$$\sum_i (6-i)r_i = 12.$$

Решење: Понеко се ради о регуларном графу степена три, бидејући $2m = 3n$, а из услова задатка је

$$f = \sum_i r_i,$$

као и

$$2m = \sum_i ir_i,$$

где су m и n редом број грана и чворова графа, а f број области на које граф дели раван. Према Euler-овој теореми је

$$f = m - n + 2$$

и заменом претходних израза у овој једнакости добија се тражена веза.

47. Доказати да у планирном графу постоји бар један чвр степена мањег од шест.

Решење: Претпоставимо да такав чвр не постоји. То би значило да је за све чворове у графу степен $d \geq 6$. Тада је

$$2m = \sum_{i=1}^n d_i \geq 6n,$$

или $m \geq 3n$, што није могућно (видети зад. 39.). То значи да претпоставка није добра, тј. у графу постоји чвр степена мањег од шест, што је и требало доказати.

48. Доказати да сваки планаран граф са више од три чвора има бар четири чвора степена који је мањи или једнак пет.

Решење: Додавањем гране између два несуседна чвора графа не

смањује се степен тих чворова. Стога можемо посматрати планарни граф са максималним бројем грана, тј. са $3n - 6$ грана,

где је n број чворова графа. Приметимо још да је у једном таквом графу степен сваког чвора већи од два. Тада имамо

$$2(3n - 6) = \sum_{i=1}^n d_i \geq (n - k)b + 3k,$$

где су са d_i , $i = 1, 2, \dots, n$ означени степени чворова, а k је број чворова степена мањег од 6. Из последње неједнакости непосредно произлази да је $k \geq 4$, што је и требало доказати.

49. Доказати да је аритметичка средина степена чворова неоријентисаног планарног графа мања од 6.

Решење: Аритметичка средина (средња вредност) степена чворова графова са n чворова и m грана биће

$$\bar{d} = \frac{\sum_i d_i}{n} = \frac{2m}{n}.$$

Како је у планарном графу $m \leq 3n - 6$, добија се

$$\bar{d} \leq \frac{6n - 12}{n} = 6 - \frac{12}{n} < 6,$$

што је и требало доказати.

51. Постмаграјмо коначне повезане неоријентисане планарне графике који су регуларни (степена r) и имају особину да су све њеније графа ограничene контурама исте дужине g . Оредити све допустиве вредности парова (r, g) и нацртати одговарајуће парове.
50. Ако сви чворови планарног неоријентисаног графа G имају степене бар 5, доказати да граф G има најмање 12 чворова степена 5.

Решење: Нека је, као и обично, n број чворова, m број грана,

а f број ћелија посматраног планарног графа. Очигледно је

$$2m = nr = fg.$$

Из ових двеју једнакости и Euler-ове теореме

$$f = m - n + 2,$$

елиминацијом величина m и f , добијамо

$$n = \frac{4g}{2(r+g)-rg} = \frac{4g}{2r-g(r-2)}. \quad (1)$$

Одмах се види да се за $r = 2$ добија $n = g$, тј. једна контура произвольне дужине. Претпоставимо зато $r > 2$ (уј очигледно $g > 2$). Приметимо, пре свега, да је именилац разломка (1) израз симетричен по r и g и да је он једнак нули када се за уређен пар (r, g) узме $(3, 6)$, $(6, 3)$ или $(4, 4)$, као и да постаје негативан када се у било коме од ових парова нека компонента повећа (јер производ расте брже од двоструког збира). Зато тражене допуштене парове можемо наћи само у распону између почетног случаја $(3, 3)$ и поменутих горњих ограничења. Добијамо следећих пет случајева:

| | | |
|-----------|----------------|-------------|
| 1° | $r = 3, g = 3$ | $(n = 4);$ |
| 2° | $r = 3, g = 4$ | $(n = 8);$ |
| 3° | $r = 4, g = 3$ | $(n = 6);$ |
| 4° | $r = 3, g = 5$ | $(n = 20);$ |
| 5° | $r = 5, g = 3$ | $(n = 12).$ |

Цртање ових пет графова претпушта се читаоцу.

- Напомена 1: Ови графови јесу у ствари тзв. тополошки правилни полидри или Платонова тела: тетраедар, хексаедар, октаедар, икосаедар и додекаедар (редом којим су набројани у решењу), па се на основу овога уједно можемо уверити да се сви они могу представити у равни као планарни графови.
- Напомена 2: Иститати какав смисао има и до какног закључка доводи гранични случај када је именилац разломка (1) једнак нули.

52. Доказати да је погребан услов да неоријентисан граф G и његов

Комплемент \bar{G} буду планирни дат са $n^2 - 13n + 24 \leq 0$, где је $n \geq 3$ број чворова ових графова.

Решење: Укупан број грана у неком графу и у њему комплементарном графу је $\binom{n}{2}$. Да би оба графа била планирна, мора бити $\binom{n}{2} \leq 2 \cdot (3n - 6)$ за $n \geq 3$, или
 $n^2 - 13n + 24 \leq 0$,
што је и требало доказати.

Напомена: Планиран граф са особином да је и њему комплементарн граф планац назива се **копланарним**.

53. Нека је G неоријентисан граф са n чворова и \bar{G} његов комплемент. Уколико је $n \geq 11$, доказати да бар један од ова два графа није планац.

54. Одредити највећи број мостова у графу са $n \geq 2$ чворова.

55. Ако су $d_1^+, d_2^+, \dots, d_n^+$ излазни степени чворова потпуног оријентисаног графа са n чворова, одредити број оријентисаних троуглова у том графу.

Решење: Код оријентисаних троуглова из сваког чвора излази и у сваки чвор улази по једна грана, а код осталих (неоријентисаних) троуглова постоји један овакав чвор, док из једног чвора обе гране излазе и у један обе гране улазе.

Број оријентисаних троуглова одредићемо као разлику броја свих троуглова (у потпуном графу то је $\binom{n}{3}$) и броја неоријентисаних тројуглова. Ових последњих, на основу датог описа, има колико и парова грана са заједничким почетним чвором. Значи, тражени број t је:

$$t = \binom{n}{3} - \sum_{i=1}^n \binom{d_i^+}{2} = \frac{n(n-1)(n-2)}{6} - \frac{1}{2} \sum_{i=1}^n (d_i^+)^2 + \frac{1}{2} \sum_{i=1}^n d_i^+.$$

Како је поседња сума једнака броју грана, тј. $\binom{n}{2}$, после сређиванца израза добија се:

$$t = \frac{1}{12} n(n-1)(2n-1) - \frac{1}{2} \sum_{i=1}^n (d_i^+)^2.$$

56. Нека је G регуларан граф степена r са n чворова, без троуглова, такав да између било која два несуседна чвора постоје тачно два пута дужине два. Доказати да је тада

$$n = \frac{1}{2}(r^2 + r + 2).$$

Решење: Број парова суседних чворова у графу једнак је броју грана, тј. $m = \frac{nr}{2}$, па је број парова несуседних чворова једнак:

$$\binom{n}{2} - m = \frac{n}{2}(n - r - 1).$$

Посматрајмо сала једну грану xy која спаја чворове x и y . Како су сви чворови степена r , ова грана учествује у $r-1$ путева дужине 2 који спајају чвор x са $r-1$ чворова суседних са y и различитих од xy , такође, у $r-1$ путева који спајају y са чворовима суседним чвору x и различитим од xy . Како граф нема троуглова, ово су све путеви дужине 2 који спајају несуседне чворове и свака тројка, према томе, учествује у $2r-2$ таквага пута. Како, међутим, између свака два несуседна чвора постоје два пута дужине 2, тј. 4 гране, биће:

$$(2r-2)m = (r-1)nr = 4 \cdot \frac{n}{2}(n - r - 1),$$

из чега следије

$$n = \frac{1}{2}(r^2 + r + 2),$$

што је и требало доказати.

Напомена: Доказана релација представља потребан услов за пос-

тојање описаног графа. Испитати случајеве $r = 2, 3, 4$.

57. Нека је G потуки неоријентисани грађ са n чворова. Колико у њему постоји елементарних путева дужине k ? Ако је b_k тражени

$$\text{број путева, израчунати збир } S = \sum_{k=1}^{n-1} \frac{b_k}{(k+1)!}.$$

58. На колико је начина могућно у потпуном грађу са $2n$ чворова одабрати n међусобно несуседних грана?

Резултат: $(2n - 1)!!$.

Напомена: Погледати зад. 82. из главе 3.1.

ГЛАВА 4.

59. Определити број контура садржаних у потпуном неоријентисаном

графу без петљи са n чворова.

Решење: У грађу од n чворова k чворова се може одабрати на

$\binom{n}{k}$ начина, а k чворова може оформити $\frac{(k-1)!}{2}$ разних контура.

Дакле, решење је $\frac{1}{2} \sum_{k=3}^n \frac{n!}{k(n-k)!}$, јер контуру чине бар три чвора.

ОПШТА АЛГЕБРА

1. Дати су скупови

$$A = \{x : x = 2^n, n \in \mathbb{N}\},$$

$$B = \{x : x = 3n, n \in \mathbb{N}\},$$

$$C = \{x : x = 3n, n \in \mathbb{Z}\}.$$

Који су од ових скупова затворени у односу на

 - a) сабирање;
 - б) одузимање;
 - в) множење?

2. Операција \odot дефинисана је на следећи начин:

$$\odot = \{(x, y, z) \mid x, y \in \mathbb{N} \wedge z = xy - 1\}.$$

Испитати да ли је структура:

 - a) (\mathbb{N}, \odot) ,
 - б) $(\mathbb{N} \setminus \{1\}, \odot)$

групoid.

Резултат:

 - а) Није;
 - б) јесте.

2. Операција \odot дефинисана је на следећи начин:

$$\odot = \{((x, y), z) \mid x, y \in \mathbb{N} \wedge z = xy - 1\}.$$

Испитати да ли је структура:

- a) (\mathbb{N}, \odot) ,
- б) $(\mathbb{N} \setminus \{1\}, \odot)$

групoid.

Резултат:

- а) Није;
- б) јесте.

3. Нека је G непразан скуп и нека је операција дефинисана са

$$(\forall x, y \in G) \quad x \cdot y = y.$$

Доказати:

- а) (G, \cdot) је семигрупа;
- б) сваки елемент скупа G је леви неутрални (јединични) елемент;
- в) сваки елемент скупа G је идемпотентан;
- г) сваки елемент скупа G је пермутабилан једино сам са собом.

Решење: а) Из $x \cdot y = y \in G$ следије да је (G, \cdot) групoid; такође је $(x \cdot y) \cdot z = y \cdot z = z \wedge x \cdot (y \cdot z) = x \cdot z = z \Rightarrow (x \cdot y) \cdot z = x \cdot (y \cdot z)$, па важи асоцијативност. Дакле, ст-

руктура (G, \cdot) јесте семигрупа.

- в) Идемпотентност је испуњена јер је $x \cdot x = x$.

- г) Из $x \cdot y = y \cdot x$ следује $y = x$, што се и тврдило.

4. На скупу $\mathcal{P}(X)$ подскупова скупа X дата је операција унија \cup .

Показати да је она унутрашња, асоцијативна, комутативна и да има неутрални елемент. Показати исто за операцију пресек \cap .

5. На скупу рационалних бројева проучити законе операције \circ дефинисане релацијом

$$\text{а)} \quad x \circ y = x + 2y; \quad \text{б)} \quad x \circ y = \frac{x+y}{1-xy}.$$

Решење: Посматрајмо следеће особине:

- 1) $(\forall x, y \in \mathbb{Q}) x \circ y \in \mathbb{Q}$ (затвореност);
- 2) $(\forall x, y, z \in \mathbb{Q}) (x \circ y) \circ z = x \circ (y \circ z)$ (асоцијативност);
- 3) $(\exists e \in \mathbb{Q})(\forall x \in \mathbb{Q}) x \circ e = e \circ x = x$ (постојање неутралног елемента);
- 4) $(\forall x, y \in \mathbb{Q})(\exists x' \in \mathbb{Q}) x \circ x' = x' \circ x = e$ (постојање инверзних елемената);
- 5) $(\forall x, y \in \mathbb{Q}) x \circ y = y \circ x$ (комутативност).

- а) Нека су x и y рационални бројеви. Тада је $x + 2y$ рационалан број, јер је скуп \mathbb{Q} затворен у односу на сабирање и множење.

- 2) Операција \circ није асоцијативна, јер у општем случају

$$(x \circ y) \circ z \neq x \circ (y \circ z).$$

Наме,

$$(x \circ y) \circ z = (x + 2y) + 2z, \\ \text{док је} \\ x \circ (y \circ z) = x + 2(y + 2z) = x + 2y + 4z.$$

- 3) Из $x \circ e = x + 2e = x$ следи $e = 0 \in \mathbb{Q}$. Међутим, из

$$e \circ x = e + 2x = x$$

следи да леви неутрални елемент не постоји. Такође, $e = 0$ је само леви неутрални елемент.

- 4) Попут не постоји неутрални елемент, нема смисла истичи-

ти егзистенцију инверзних елемената.

- 5) У општем случају је $x \circ y$ различито од $y \circ x$, па операција није комутативна.

6. У скупу \mathbb{R} дефинисана је бинарна операција \circ са:

$$a \circ b = 1 - (a + b) + 2ab.$$

- а) Да ли је операција \circ асоцијативна?
- б) Да ли је операција \circ комутативна?
- в) Да ли операција \circ има неутрални елемент?
- г) Ако је претходни одговор потврдан, одредити скуп инвертибилних елемената.

7. У скупу позитивних рационалних бројева \mathbb{Q}^+ дефинисана је операција \circ са

$$a \circ b = \frac{ab}{a+b}.$$

Показати да је (\mathbb{Q}^+, \circ) комутативна семигрупа.

8. Испитати особине операције \circ у скупу A и извојити елементе са посебним особинама ако је:

- а) $A = \mathbb{N}$, $a \circ b = a^b$;
- б) $A = \mathbb{N}_0$, $a \circ b = (a-b)^2$;
- в) $A = \mathbb{N}_0$, $a \circ b = \min\{a, b\}$;
- г) $A = \mathbb{Q}$, $a \circ b = \frac{2a+b}{3}$;
- д) $A = \mathbb{R}^+$, $a \circ b = \sqrt[3]{ab}$.

9. У скупу свих уређених парова (x, y) реалних бројева операција \circ дефинисана је изразом $(x, y) \circ (u, v) = (x, v)$.

Испитати особине ове операције.

10. Да ли на скупу \mathbb{N} могу да се дефинишу две бинарне операције $*$ тако да су оне обе некомутативне и неасоцијативне, и да има леви, а * десни једнични елемент?
- Резултат: Могу: нпр. $x * y = y^x$ и $x * y = x^y$ ($x, y \in \mathbb{N}$).
11. Нека је $(S, *)$ коначна семигрупа. Нека је $e \in S$ леви неутрални елемент, а a и t елементи скупа S за које важи $t * a = e$. Доказати да свака једначина облика $a * x = b$, где је b произвљан фиксан елемент скупа S , има јединствено решење у скупу S .

12. Испитати природу следећих алгебарских структура:

- a) скуп позитивних рационалних бројева \mathbb{Q}^+ у односу на дељење;
- б) \mathbb{R}^+ у односу на операцију $a * b = a^2 b^2$.

13. Нека је дат скуп $A = \{a, b, c\}$. На колико се начина може допунити следећа таблична операције.
- | | | | |
|-----|-----|-----|-----|
| * | a | b | c |
| a | c | b | a |
| b | b | a | b |
| c | a | a | c |
14. Составити табличу операције * за семигрупу која садржи елементе a и b ако се зна да је $a * a = a * b * a = a$ и $b * b = b * a * b = b$.

Резултат:

| | |
|-----------|---|
| 1° | $\begin{array}{ ccc }\hline & a & b \\ \hline a & a & a \\ b & b & b \\ \hline c & a & b \\ \hline \end{array}$ |
| 2° | $\begin{array}{ ccc }\hline & a & b \\ \hline a & a & b \\ b & a & b \\ \hline b & a & b \\ \hline \end{array}$ |

15. Испитати да ли се у сваком скупу може дефинисати бинарна операција * која је неасоцијативна.

- Решење: i) Ако је $|X| = 1$, тј. $X = \{a\}$, онда је $a * a = a$, па је операција * асоцијативна,
- ii) Нека је сада $X = \{a, b, \dots\}$; дефинишмо операцију * на следећи начин:

| | | | |
|----------|----------|----------|----------|
| $*$ | a | b | \dots |
| a | b | b | \dots |
| b | a | a | \dots |
| \vdots | \vdots | \vdots | \vdots |

И још треба одредити $b * a$ и $b * b$ тако да операција * буде асоцијативна. Значи, за $\overline{V}_3^3 = 27$ уређених тројки (x, y, z) , где

Тада је $(a * a) * a \neq a * (a * a)$. Значи, одговор је потврдан са изузетком случаја $|X| = 1$.

16. У скупу $G = \{1, 2, 3, 4, 5\}$ бинарна операција \cdot дефинисана је помоћу таблице

| \cdot | 1 | 2 | 3 | 4 | 5 |
|---------|---|---|---|---|---|
| 1 | 1 | 2 | 3 | 4 | 5 |
| 2 | 2 | 2 | 1 | 1 | 3 |
| 3 | 3 | 4 | 5 | 1 | 1 |
| 4 | 4 | 1 | 1 | 2 | 3 |
| 5 | 5 | 1 | 1 | 5 | 3 |

- a) Да ли групoid (G, \cdot) има јединични елемент?
 б) За елемент 2 одредити леве и десне инверзне елементе.
 в) Да ли је операција \cdot асоцијативна?

17. Доказати да у групoidу (G, \cdot) са јединичним елементом e важи закон

$$(\forall x, y, z, u) (x \cdot y) \cdot (u \cdot z) = (x \cdot u) \cdot (y \cdot z)$$

ако и само ако важе закони

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

$$(\forall x, y) x \cdot y = y \cdot x.$$

Решење: Покажимо да из првог следију друга два закона. Заиста:

$$(\forall x, y, z \in G) (x \cdot y) \cdot (e \cdot z) = (x \cdot e) \cdot (y \cdot z) \Rightarrow (x \cdot y) \cdot z = x \cdot (y \cdot z) \quad \dots \quad \text{(асоцијативност)}$$

$$(e \cdot x) \cdot (y \cdot e) = (e \cdot y) \cdot (x \cdot e) \Rightarrow x \cdot y = y \cdot x \quad \text{(комутативност).}$$

Да је први закон и потребан услов за друга два закључујемо на основу следећег низа једнакости

$$\begin{aligned} (x \cdot y) \cdot (u \cdot z) &= ((x \cdot y) \cdot u) \cdot z = (x \cdot (y \cdot u)) \cdot z = (x \cdot (u \cdot y)) \cdot z = \\ &= ((x \cdot u) \cdot y) \cdot z = (x \cdot u) \cdot (y \cdot z). \end{aligned}$$

18. Ако у групoidу (G, \cdot) са левим јединичним елементом e' важи:

$$(\forall x, y, z \in G) (x \cdot y) \cdot z = (x \cdot z) \cdot y,$$

доказати да је (G, \cdot) комутативна семигрупа са јединичним елементом.

Решење: Уколико се узме да је $x = e'$, добија се

$$(\forall y, z \in G) (e' \cdot y) \cdot z = (e' \cdot z) \cdot y \Rightarrow (\forall y, z \in G) y \cdot z = z \cdot y,$$

тј. комутативност; међутим, сада такође важи

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

тј. испуњена је и асоцијативност, па је (G, \cdot) комутативна семигрупа; егзистенција јединичног елемента следије из доказане комутативности:

$$(\forall x \in G) x \cdot e' = e' \cdot x = x.$$

Дакле, (G, \cdot) је комутативна семигрупа са јединичним елементом.

19. Доказати да у свакој семигрупи (G, \cdot) важи

$$a) (\forall x \in G) (\forall m, n \in \mathbb{N}) x^m \cdot x^n = x^{m+n},$$

$$b) (\forall x \in G) (\forall m, n \in \mathbb{N}) (x^m)^n = x^{mn},$$

где је \mathbb{N} скуп природних бројева.

Решење: а) Доказ ћemo извести математичком индукцијом по n .

Нека је x произволан елемент скупа G , а m произвольан елемент скупа \mathbb{N} . За $n = 1$ заиста је $x^m \cdot x^1 = x^{m+1}$ (по дефиницији степена). Претпоставимо да тврђење важи за $n = k$, тј. $x^m \cdot x^k = x^{m+k}$ и докажимо да важи за $n = k + 1$:

$$\begin{aligned} x^m \cdot x^{k+1} &= x^m \cdot (x^k \cdot x) \quad \text{(по дефиницији степена)} \\ &= (x^m \cdot x^k) \cdot x \quad \text{(због асоцијативности)} \\ &= x^{m+k} \cdot x \quad \text{(по индукцијској хипотези)} \\ &= x^{(m+k)+1} \quad \text{(по дефиницији степена)} \\ &= x^{m+(k+1)} \quad \text{(због асоцијативности сабирања у } \mathbb{N}\text{).} \end{aligned}$$

Овим је тврђење доказано.

б) Доказ поново изводимо индукцијом. Нека је x произвољан елемент скупа G , а m произвољан елемент скупа \mathbb{N} .

За $n = 1$ је $(x^m)^1 = x^{m \cdot 1}$ због дефиниције степена ($y^1 = y$) и особине множења у скупу \mathbb{N} ($m \cdot 1 = m$).

Претпоставимо да тврђење важи за $n = k$, tj. $(x^m)^k = x^{m \cdot k}$ и докажмо да важи за $n = k + 1$, tj. да је $(x^m)^{k+1} = x^{m \cdot (k+1)}$. Наме:

$$(x^m)^{k+1} = (x^m)^k \cdot x^m \quad (\text{по дефиницији степена})$$

$= x^{mk+m}$ $\quad (\text{по индукционкој хипотези})$

$= x^{mk+m} \cdot x^m$ $\quad (\text{по претходно доказаном тврђењу a})$

$= (x^m)^k \cdot x^m$ $\quad (\text{због дистрибутивности у скупу } \mathbb{N})$.

Овим је доказ завршен.

20. Доказати да у комутативној семигрупи (G, \cdot) важи
 $(\forall x, y \in G)(\forall n \in \mathbb{N}) (xy)^n = x^n y^n$.

Решење: Доказ се изводи индукцијом по n . Нека су x и y произвољни елементи скупа G . За $n = 1$ заиста је $(xy)^1 = x^1 y^1$ (по дефиницији степена). Претпоставимо да тврђење важи за $n = k$, tj. $(xy)^k = x^k y^k$, и докажимо да важи за $n = k + 1$:

$$\begin{aligned} (xy)^{k+1} &= (xy)^k \cdot (xy) \quad (\text{по дефиницији степена}) \\ &= (x^k y^k)(xy) \quad (\text{по индукционкој хипотези}) \\ &= (x^k x)(y^k y) \quad (\text{видети задатак 17.}) \\ &= x^{k+1} y^{k+1} \quad (\text{по дефиницији степена}). \end{aligned}$$

Дакле, тврђење важи за свако $n \in \mathbb{N}$.

21. Доказати следећа тврђења:

- a) Ако је у семигрупи (G, \cdot) елемент a пермутаблан са елементима b и c , онда је a пермутаблан и са елементом $b \cdot c$.
- б) Ако су у комутативној семигрупи (G, \cdot) елементи a и b идемпотентни, онда је и елемент $a \cdot b$ идемпотентан.

Решење: а) На основу чинjenica да је $a \cdot b = b \cdot a$ и $a \cdot c = c \cdot a$ следије

$$a \cdot (b \cdot c) = (a \cdot b) \cdot c = (b \cdot a) \cdot c = b \cdot (c \cdot a) = (b \cdot c) \cdot a.$$

- б) На основу чинjenica да је $a^2 = a$ и $b^2 = b$ следије $(a \cdot b)^2 = (a \cdot b) \cdot (a \cdot b) = a \cdot ((b \cdot a) \cdot b) = a \cdot (b \cdot (a \cdot b)) = a \cdot (b \cdot a^2) = a \cdot b^2 = a^2 \cdot b = a \cdot b$.

22. У скупу S дефинисана је бинарна операција \circ која задовољава услове

$$\begin{aligned} 1) \quad &(\forall x \in S) x \circ x = x, \\ 2) \quad &(\forall x, y, z \in S) (x \circ y) \circ z = (y \circ z) \circ x. \end{aligned}$$

Доказати да је операција асоцијативна и комутативна.

Решење:

$$\begin{aligned} (\forall x, y \in S) x \circ y &\stackrel{(1)}{=} (x \circ x) \circ (y \circ y) \stackrel{(2)}{=} (x \circ (y \circ y)) \circ x \stackrel{(2)}{=} \\ &= ((y \circ y) \circ x) \circ x \stackrel{(2)}{=} ((y \circ x) \circ y) \circ x \stackrel{(2)}{=} (y \circ (x \circ y)) \stackrel{(1)}{=} y \circ x, \end{aligned}$$

чиме је доказана комутативност;

$$\begin{aligned} (\forall x, y, z \in S) x \circ (y \circ z) &\stackrel{(k)}{=} (y \circ z) \circ x \stackrel{(2)}{=} (z \circ x) \circ y \stackrel{(2)}{=} (x \circ y) \circ z, \\ \text{чиме је доказана асоцијативност.} \end{aligned}$$

(Са (1), (2) и (k) означена је редом примена услова (1), (2) и комутативног закона).

23. Ако је

$$(\forall b, c \in G) (a \cdot b = a \cdot c \Rightarrow b = c),$$

каже се да је a лево регуларан елемент групопида (G, \cdot) . Аналогно се дефинише десно регуларан елемент. Елемент је регуларан ако је истовремено и лево и десно регуларан. Доказати да су инвертибили елементи групопида (са јединичним елементом,) регуларни.

24. Доказати да је репација изоморфизма међу групопидима релација еквиваленције.

25. Нека је (G, \cdot) моноид и нека елементи $x, y \in G$ имају редом изврзне елементе x' и y' . Доказати да је тада елемент $x' \cdot y' = y' \cdot x'$ инверзан елементу $z = x \cdot y$ овог моноида.

$$a \circ (b \circ c) = \frac{1}{2} \left(a + \frac{1}{2} (b + \tilde{c}) \right) = 1.$$

26. Нека је a инвертибран елемент моноида (A, \cdot) и a' нему инвертани елемент. Доказати да је пресликавање $f: A \rightarrow A$ дато са:

$$(\forall x \in A) f(x) = a \cdot x \cdot a'$$

ендоморфискам моноида (A, \cdot) .

27. Нека је X непразан скуп. Проверити да ли је скуп X^X свих пресликавања скупа X у самог себе. Тада је њакова композиција

пресликавања скупа X у самог себе. Тада је њакова композиција

моноид.

Решење: Нека су f и g произвольни елементи скупа X^X , тј. произвольна пресликавања скупа X у самог себе. Тада је њакова композиција $f \circ g$ такође елемент скупа X^X , па је (X^X, \circ) групoid.

Како је композиција пресликавања асоцијативна операција, структура (X^X, \circ) је семигрупа. Идентичко пресликавање I_x припада скупу X^X , а пошто је $f \circ I_X = I_X \circ f = f$ за свако $f: X \rightarrow X$, I_X је јединични елемент скупа X^X , па је структура (X^X, \circ) моноид.

28. Нека је G скуп свих реалних или комплексних бројева и нека је операција \circ дефинисана једнакошћу
- $$a \circ b = \frac{1}{2}(a + b),$$

где $+$ има уобичајени смисао. Доказати да је (G, \circ) љумутативна, неасоцијативна квазигрупа без јединичног елемента.

Решење: Скуп G је затворен у односу на операцију \circ због осовине затворености уобичајеног сабирања и множења у скуповима \mathbb{R} и \mathbb{C} . Закон комутације очигледно важи, док асоцијативни закон не важи у општем случају: напр. за $a = b = 0$ и $c = 4$ је

$$(a \circ b) \circ c = \frac{1}{2} \left(\frac{1}{2}(a + b) + c \right) = 2,$$

Да бисмо доказали да је групoid (G, \circ) квазигрупа, потребно је доказати да једначина $x \circ a = b$ за фиксиране елементе $a, b \in G$ има јединствено решење у скупу G (за једначину $a \circ x = b$ следоваће исто због комутативности). За фиксиране елементе $a, b \in G$,

једначина $x \circ a = b$ следи се на $\frac{1}{2}(x + a) = b$, тј. $x = 2b - a$, што је јединствено решење у скупу G . Да би ова структура имала јединични елемент, потребно је да постоји $e \in G$ тако да за произвольно $a \in G$ важи $a \circ e = a$ (и $e \circ a = a$ због комутативности), али како из $\frac{1}{2}(a + e) = a$ следи $e = a$, јединични елемент за структуру (G, \circ) не постоји.

29. Доказати да у квазигрупи важе закони канцелације (скраћивања):

$$\begin{aligned} a \cdot x &= a \cdot y \Rightarrow x = y; \\ x \cdot b &= y \cdot b \Rightarrow x = y. \end{aligned}$$

Решење: Посматрајмо једнакост $a \cdot y = b$. Постоји тачно једно x за које је $a \cdot x = b$ (тј. $a \cdot x = a \cdot y$), а како је y решење једначине $a \cdot y = b$, значи да је x једнако утраво y , тј. $x = y$.

Слично се показује да важи закон канцелације здесна.

30. Доказати да је групoid (G, \cdot) квазигрупа ако и само ако се у свакој врсти и свакој колони његове Cayley-јеве таблице сваки његов елемент појављује тачно једанпут.

31. Нека су (G, \cdot) и (H, \circ) групoidи и нека је пресликавање $f: G \rightarrow H$ њихов изоморфизам. Доказати:

- a) ако је (G, \cdot) семигрупа, онда је и (H, \circ) семигрупа;
б) ако је (G, \cdot) квазигрупа, онда је и (H, \circ) квазигрупа;

v) ако је e неутрални елемент скупа G , онда је $f(e)$ неутрални елемент скупа H ;

r) ако је елемент x инвертилан у скупу G , онда је $f(x)$ инвертилан у скупу H ;

d) ако је елемент $x \in G$ идемпотентан, онда је и елемент $f(x) \in H$ идемпотентан;

б) ако је структура (G, \cdot) комутативна, онда је и структура (H, \circ) комутативна.

Решење: a) Нека је $(\forall x, y, z \in G) (x \cdot y) \cdot z = x \cdot (y \cdot z)$. Како

$$(\forall a, b, c \in H)(\exists x, y, z \in G) a = f(x), b = f(y), c = f(z);$$

сада је

$$(a \circ b) \circ c = (f(x) \circ f(y)) \circ f(z) = (f(x \cdot y)) \circ f(z) = f((x \cdot y) \cdot z) =$$

$$f(x \cdot (y \cdot z)) = f(x) \circ f(y \cdot z) = f(x) \circ (f(y) \circ f(z)) = a \circ (b \circ c).$$

б) Нека је $a, b \in H, a = f(c), b = f(d);$ y том случају је

$$c \cdot x = d \Leftrightarrow f(c \cdot x) = f(d) \Leftrightarrow f(c) \circ f(x) = f(d) \Leftrightarrow a \circ y = b;$$

значи:

$$(\exists_1 x \in G) c \cdot x = d \Rightarrow (\exists_1 y \in H) a \circ y = b, (y = f(x)).$$

Аналогно се доказује и случај када је променљива на левој странама.

r) ако су (G, \cdot) и (H, \circ) квазигрупа, онда је и структура $(K, *)$ квазигрупа.

Решење: Пре свега, приметимо да је $(K, *)$ групопод.

$$\text{a)} (g_1, h_1) * (g_2, h_2) = (g_1 \cdot g_2, h_1 \circ h_2) =$$

$$= (g_2 \cdot g_1, h_2 \circ h_1) = (g_2, h_2) * (g_1, h_1).$$

б) За свако $g \in G$ и $h \in H$ је

$$(g, h) * (e_1, e_2) = (g \cdot e_1, h \circ e_2) = (g, h),$$

$$(e_1, e_2) * (g, h) = (e_1 \cdot g, e_2 \circ h) = (g, h).$$

$$\text{в)} ((g_1, h_1) * (g_2, h_2)) * (g_3, h_3) = (g_1 \cdot g_2, h_1 \circ h_2) * (g_3, h_3) =$$

$$= ((g_1 \cdot g_2) \cdot g_3, (h_1 \circ h_2) \circ h_3) = (g_1 \cdot (g_2 \cdot g_3), h_1 \circ (h_2 \circ h_3)) =$$

$$= (g_1, h_1) * (g_2 \cdot g_3, h_2 \circ h_3) = (g_1, h_1) * ((g_2, h_2) * (g_3, h_3)).$$

r) По дефиницији операције * је:

$$(g_1, h_1) * (x, y) = (g_2, h_2) \Leftrightarrow (g_1 \cdot x, h_1 \circ y) = (g_2, h_2) \Leftrightarrow$$

због тога

$$(\exists_1 x \in G) g_1 \cdot x = g_2 \wedge h_1 \circ y = h_2 \Leftrightarrow$$

$$\Leftrightarrow (\exists_1 (x, y) \in G \times H) (g_1, h_1) * (x, y) = (g_2, h_2).$$

33. Ако је (G, \cdot) семигрупа са десним јединичним елементом e и ако

$$(\forall x \in G)(\exists x' \in G) x \cdot x' = e,$$

доказати да је (G, \cdot) група.

Решење: Потјимо од чиниће

$$(x' \cdot x) \cdot x' = x' \cdot (x \cdot x') = x' \cdot e = x';$$

множењем ове једнакости са (x') ' са десне стране добијамо

$$((x' \cdot x) \cdot x') \cdot (x')' = (x' \cdot x) \cdot (x' \cdot (x')') = (x' \cdot x) \cdot e = x' \cdot x = x' \cdot (x')' = e,$$

тј. $x \cdot x' = e \Rightarrow x' \cdot x = e$. Даље је

$$e \cdot x = (x \cdot x') \cdot x = x \cdot (x' \cdot x) = x \cdot e = x,$$

па је e и леви јединични елемент, из чега следије да је x елемент инверзан елементу x .

Значи, (G, \cdot) јесте група.

32. Нека су (G, \cdot) и (H, \circ) групоиди. Нека је $K = G \times H$ и нека је у скупу K дефинисана операција * као:

$$(\forall (g_1, h_1), (g_2, h_2) \in K) (g_1, h_1) * (g_2, h_2) = (g_1 \cdot g_2, h_1 \circ h_2).$$

Доказати:

- a) ако су операције * и \circ комутативне, онда је таква и операцija *;
- б) ако су e_1 и e_2 леви (леви) неутрални елементи у скуповима G и H респективно, онда је (e_1, e_2) леви (леви) неутрални елемент из скупа K ;

- в) ако су структуре (G, \cdot) и (H, \circ) семигрупе, онда је и $(K, *)$ семигрупа;

34. Ако је групоид (G, \cdot) семигрупа и квазигрупа, онда је (G, \cdot) група. Доказати.

Решење: Како је (G, \cdot) квазигрупа, важи

$$(\forall a \in G)(\exists_{1_a \in G}) a \cdot e_a = a$$

и

$$(\forall a, b \in G)(\exists_1 y \in G) y \cdot a = b.$$

Сада је

$$b = y \cdot a = y \cdot (a \cdot e_a) = (y \cdot a) \cdot e_a = b \cdot e_a,$$

што значи да је e_a лесни неутрални елемент. Слично се доказује да је e_a и леви неутрални елемент, па постоји јединствен неутрални елемент $e_a = e$. Инвертибилност следије из једнозначне решивости једначина $a' \cdot a = e$ и $a \cdot a'' = e$.

Неутрални елемент је $e = 1 + 0\sqrt{2}$ ($1 + 0 \neq 0$), а елемент инверзан елементу $x + y\sqrt{2}$ биће

$$\frac{1}{x+y\sqrt{2}} \cdot \frac{x-y\sqrt{2}}{x-y\sqrt{2}} = \frac{x-y\sqrt{2}}{x^2 - 2xy} \in G;$$

(приметимо да је $(\forall x, y \in \mathbb{Q}^2 \setminus \{(0, 0)\}) x^2 - 2xy \neq 0$, јер, у противном, не би могло да важи $x \in \mathbb{Q}$ а $y \in \mathbb{Q}$, што значи да сваки елемент скупа G има инверзан елемент).

Дакле, (G, \cdot) јесте група.

35. Оредити групоид (A, \cdot) са најмањим бројем елемената за који важи

$$\{1, i\} \subset A \subset \mathbb{C},$$

где је \mathbb{C} скуп комплексних бројева, а множење комплексних бројева. Да ли је (A, \cdot)

- a) моноид,
б) група?

Решење: Да би (A, \cdot) био групоид, скуп A мора да садржи све елементе i^k , $k \in \mathbb{N}$. Како је $\{z : z = i^k, k \in \mathbb{N}\} = \{1, i, -1, -i\}$, овај скуп је подскуп скупа A . Међутим, он је затворен у односу на множење, па је $\{1, i, -1, -i\} = A$. Попут је $-1 = i^2$, а $-i = i^3$, скуп A можемо представити као $\{1, i, i^2, i^3\}$, па је очигледно дата структура цикличка група реда 4 (јединични елемент је 1, а инверзни су редом: $1^{-1} = 1$, $i^{-1} = i^3$, $(i^2)^{-1} = i^2$, $(i^3)^{-1} = i$).

36. У скупу рационалних бројева дефинисана је операција \circ :

$$a \circ b = ma + nb,$$

где су m и n дати цели бројеви. Испитати карактер алгебарске структуре (\mathbb{Q}, \circ) .

Решење: 1° Затвореност је очигледно задовољена.

Решење: Резултат операције примене на елементе скупа G је

$$(x + y\sqrt{2})(z + w\sqrt{2}) = xz + 2yz + (xw + yz)\sqrt{2},$$

одакле се види да је резултат облика који задовољава услове припадности скупу G ($((xz + 2yz)^2 + (xw + yz)^2) \neq 0$ јер је производ два реална броја различита од нуле и сам различит од нуле).

Асоцијативност важи јер је у питању множење реалних бројева. Неутрални елемент је $e = 1 + 0\sqrt{2}$ ($1 + 0 \neq 0$), а елемент инверзан елементу $x + y\sqrt{2}$ биће

$$\frac{1}{x+y\sqrt{2}} \cdot \frac{x-y\sqrt{2}}{x-y\sqrt{2}} = \frac{x-y\sqrt{2}}{x^2 - 2xy} \in G;$$

(приметимо да је $(\forall x, y \in \mathbb{Q}^2 \setminus \{(0, 0)\}) x^2 - 2xy \neq 0$, јер, у противном,

не би могло да важи $x \in \mathbb{Q}$ а $y \in \mathbb{Q}$, што значи да сваки елемент скупа G има инверзан елемент).

2^o Како је

$$(a \circ b) \circ c = (ma + nb) \circ c = m^2 a + mn b + nc$$

$$a \circ (b \circ c) = a \circ (mb + nc) = ma + nm b + n^2 c,$$

асоцијативност је задовољена када је за произвољне $a, b, c \in \mathbb{Q}$

тј. ако важи

$$\begin{aligned} m^2 a + mn b + nc &= ma + nm b + n^2 c, \\ m = m \wedge mn = mn &\wedge n = n^2, \end{aligned}$$

односно $m, n \in \{0, 1\}$.

3^o Неутрални елемент e постоји када је

$$a \circ e = e \circ a = a,$$

$$ma + ne = me + na = a$$

за свако a ; ово је испуњено за $m = n = 1$ и тада је $e = 0$, а операција \circ своди се на обично сабирање.

4^o Под претпоставком постојана неутралног елемента сваки елемент $a \in \mathbb{Q}$ има свој инверзан елемент $a' = -a$.

5^o Због $a \circ b = ma + nb$ и $b \circ a = mb + na$ комутативност $a \circ b = b \circ a$ задовољена је када је $ma + nb = mb + na$ за произвољне $a, b \in \mathbb{Q}$, тј. за $m = n$.

(операција Δ назива се симетричном разликом скупова). Доказати да је $(\mathcal{P}(S), \Delta)$ група.

42. Доказати да скуп $G = \{x : -1 < x < 1, x \in \mathbb{R}\}$ са операцијом $*$ дефинисаном као

$$(4a, b \in G) \quad a * b = \frac{a+b}{1+ab}$$

чиши Abel-ову групу.

тј.

43. На скупу $\mathbb{R} \setminus \{0\}$ операција $*$ дефинисана је са

$$x * y = \frac{x+y}{2}.$$

Проверити да ли је алгебарска структура $(\mathbb{R} \setminus \{0\}, *)$ група.

44. Ако је $S_n = \{0, 1, 2, \dots, p-1\}$, а операција \circ дефинисана као сабирање по модулу p , доказати да је (S_n, \circ) Abel-ова група.

Решење: Ако су a, b, c и d рационални бројеви, онда су то и бројеви ac и $bc + c + d$. Поред тога, како је $a \neq 0$ и $c \neq 0$, бине и $ac \neq 0$. Према томе, $(S, *)$ је групoid. Као је

$$\begin{aligned} (a_1, b_1) * ((a_2, b_2) * (a_3, b_3)) &= ((a_1, b_1) * (a_2, b_2)) * (a_3, b_3) = \\ &= (a_1 a_2 a_3, b_1 a_2 a_3 + a_2 a_3 + b_2 a_3 + a_3 + b_3), \end{aligned}$$

закључујемо да важи асоцијативност.

Уређени пар $(1, -1) \in S$ је неутрални елемент за операцију $*$ јер важи

$$(a, b) * (1, -1) = (1, -1) * (a, b) = (a, b)$$

39. Испитати да ли је скуп $\left\{ \frac{1+2m}{1+2n} : m, n \in \mathbb{Z} \right\}$ у односу на операцију множења реалних бројева група.

40. Да ли је (\mathbb{R}, \cdot) , где је \cdot операција дефинисана са

$$\begin{aligned} \text{а)} \quad x \cdot y &= \sqrt[3]{x^3 + y^3}, \quad \text{б)} \quad x \cdot y = \sqrt{x^2 + y^2} \end{aligned}$$

група?

41. Нека је S произвoљан непразан скуп. Дефинишмо операцију Δ на партитивном скупу $\mathcal{P}(S)$ скупа S на следећи начин:

$$A \Delta B := (A \setminus B) \cup (B \setminus A)$$

за свако $(a, b) \in S$.

За $(a, b) \in S$ постоји инверзни елемент $\left(\frac{1}{a}, -\frac{a+b+1}{a}\right) \in S$, јер важи

$$\left(\frac{1}{a}, -\frac{a+b+1}{a}\right) * (a, b) = (a, b) * \left(\frac{1}{a}, -\frac{a+b+1}{a}\right) = (1, -1).$$

Према томе, $(S, *)$ је (некомутативна) група.

46. Испитати природу структуре (\mathbb{Z}^2, \cdot) , где је \mathbb{Z} скуп целих бројева, а операција \cdot дефинисана ка

$$(a, b) \cdot (c, d) = (a+c, (-1)^c b + d).$$

47. У скупу \mathbb{Z}^3 свих уређених тројки целих бројева, дефинисана је операција \circ

$$(a, b, c) \circ (x, y, z) = (a + (-1)^b x, b + (-1)^c y, c + (-1)^a z).$$

Доказати да је \mathbb{Z}^3 у односу на операцију \circ група.

48. На скупу $M = \left\{ x : x \in \mathbb{R} \setminus ((-\infty, 1] \cup \{2\}) \right\}$ дефинисана је операција $*$ на следећи начин:

$$(\forall a, b \in M) \quad a * b = (a-1)^{\frac{1}{k}} \cdot \log_t(b-1) + 1,$$

где $t \in \mathbb{R}^+ \setminus \{1\}$. У зависности од параметра $k \in \mathbb{N}$ испитати природу алфабарске структуре $(M, *)$.

Решење: 1) Докажимо најпре да је $*$ унутрашња операција скупа M , тј. $(\forall a, b \in M) (a * b > 1 \wedge a * b \neq 2)$; заиста

$$a * b = (a-1)^{\frac{1}{k}} \cdot \log_t(b-1) + 1 \in \mathbb{R},$$

$$a * b > 1 \Leftrightarrow (a-1)^{\frac{1}{k}} \cdot \log_t(b-1) > 0 \quad (a > 1);$$

$$a * b \neq 2 \Leftrightarrow (a-1)^{\frac{1}{k}} \cdot \log_t(b-1) \neq 1 \Leftrightarrow$$

$$\Leftrightarrow a \neq 2 \wedge \frac{1}{k} \cdot \log_t(b-1) \neq 0 \Leftrightarrow a \neq 2 \wedge b \neq 2.$$

Дакле, структура $(M, *)$ је групопод.

$$2) \quad (a * b) * c = \left[\left((a-1)^{\frac{1}{k}} \cdot \log_t(b-1) + 1 \right) * c \right] = \\ = \left((a-1)^{\frac{1}{k}} \cdot \log_t(b-1) + 1 \right)^{\frac{1}{k}} \cdot \log_t(c-1) + 1 =$$

$$= (a-1)^{\frac{1}{k^2}} \cdot \log_t(b-1) \cdot \log_t(c-1) + 1;$$

како је истовремено

$$a * (b * c) = a * \left[\left((b-1)^{\frac{1}{k}} \cdot \log_t(c-1) + 1 \right) \right] =$$

$$= (a-1)^{\frac{1}{k}} \cdot \log_t \left[\left((b-1)^{\frac{1}{k}} \cdot \log_t(c-1) + 1 \right) \right] + 1 =$$

$$= (a-1)^{\frac{1}{k^2}} \cdot \log_t(b-1) \cdot \log_t(c-1) + 1,$$

бидејући $(\forall a, b, c \in M) (a * b) * c = a * (b * c)$,

тј. операција $*$ је асоцијативна.

3) Потражимо неутрални елемент e из услова $a * e = a$:

$$a * e = (a-1)^{\frac{1}{k}} \cdot \log_t(e-1) + 1 = a \Leftrightarrow (a-1)^{\frac{1}{k}} \cdot \log_t(e-1) = a-1,$$

па пошто је $a \neq 1$, имамо

$$\frac{1}{k} \cdot \log_t(e-1) = 1 \Leftrightarrow \log_t(e-1) = k,$$

$$e = t^k + 1.$$

Лако се проверава да важи услов

$$e \in M \Leftrightarrow (e \in \mathbb{R} \wedge e > 1 \wedge e \neq 2).$$

4) Проверимо да ли $(\forall a \in M)(\exists a' \in M) a * a' = e$. Имамо

$$\begin{aligned}
 a * a' &= (a - 1) \frac{1}{k} \cdot \log_t(a' - 1) + 1 = t^k + 1 \Leftrightarrow \\
 \Leftrightarrow (a - 1) \frac{1}{k} \cdot \log_t(a' - 1) &= t^k \Leftrightarrow \frac{1}{k} \cdot \log_t(a' - 1) \cdot \log_t(a - 1) = k \Leftrightarrow \\
 \Leftrightarrow \log_t(a' - 1) &= \frac{k^2}{\log_t(a - 1)} \Leftrightarrow a' = 1 + t^{\frac{\log_t(a - 1)}{k^2}}
 \end{aligned}$$

Једноставно се проверава да a' постоји за свако $a \in M$ и да $a' \in M$.

5) Важи $(\forall a, b \in M) a * b = b * a$, јер

$$\begin{aligned}
 \frac{1}{k} \cdot \log_t(b - 1) + 1 &= (b - 1) \frac{1}{k} \cdot \log_t(a - 1) + 1 \Leftrightarrow \\
 \Leftrightarrow \frac{1}{k} \cdot \log_t(b - 1) \cdot \log_t(a - 1) &= \frac{1}{k} \cdot \log_t(a - 1) \cdot \log_t(b - 1).
 \end{aligned}$$

Дакле, за све вредности параметра $k \in \mathbb{N}$ структура $(M, *)$ је Abel-ова група.

49. За реалне бројеве x и y број $x * y$ може се дефинисати користећи се изразом $\overline{x * y} = \overline{x} + \overline{y}$, где је $\overline{x} = \begin{cases} -x, & x \in \mathbb{Q} \\ x, & x \in \mathbb{I} \end{cases}$. Доказати да је $(\mathbb{R}, *)$ Abel-ова група.

Решење: Приметимо да... је $\overline{\overline{x}} = \begin{cases} \overline{-x} = x, & x \in \mathbb{Q} \\ \overline{x} = x, & x \in \mathbb{I} \end{cases}$. Сада је

$$x * y = \overline{\overline{x * y}} = \overline{\overline{x + y}},$$

а такође и

$$\overline{x} = \overline{y} \Rightarrow \overline{\overline{x}} = \overline{\overline{y}} \Rightarrow x = y.$$

Затвореност $x * y \in \mathbb{R}$ очигледно важи.

Асоцијативност важи јер је

$$\begin{aligned}
 (\overline{x * y}) * z &= (\overline{x * y}) + \overline{z} = (\overline{x} + \overline{y}) + \overline{z} = \\
 &= \overline{x} + (\overline{y} + \overline{z}) = \overline{x} + (\overline{y * z}) = \overline{x * (\overline{y * z})}.
 \end{aligned}$$

Неутрални елемент постоји јер је $x * 0 = \overline{x} + \overline{0} = \overline{x} + 0 = \overline{x} = x$. Потражимо инверзни елемент елемената $x \in \mathbb{R}$. Имамо

$$\overline{x * x'} = \overline{0} \Rightarrow \overline{x} + \overline{x'} = 0 \Rightarrow \overline{x} = -\overline{x},$$

$$\begin{aligned}
 x \in \mathbb{Q} &\Rightarrow (\overline{x}') = -(-x) \Leftrightarrow \overline{\overline{x}'} = \overline{x} \Leftrightarrow x' = -x; \\
 x \in \mathbb{I} &\Rightarrow (\overline{x}') = -x \Leftrightarrow \overline{\overline{x}'} = \overline{-x} \Leftrightarrow x' = -x.
 \end{aligned}$$

Дакле, $(\mathbb{R}, *)$ јесте Abel-ова група, јер је и комутативност очигледно задовољена.

сада је:

$$\begin{aligned}
 (g_1, h_1) * (g_2, h_2) &= (g_1 \cdot g_2, h_1 \circ h_2). \\
 \text{Испитати да ли је } (G \times H, *) \text{ група.}
 \end{aligned}$$

50. Дате су групе (G, \cdot) и $(H, *)$. У скупу $G \times H$ дефинисана је бинарна операција * помоћу

$$\begin{aligned}
 (g_1, h_1) * (g_2, h_2) &= (g_1 \cdot g_2, h_1 \circ h_2) \\
 \Leftrightarrow g_1, g_2 \in G \wedge h_1, h_2 \in H &\Leftrightarrow \\
 \Rightarrow g_1 \cdot g_2 \in G \wedge h_1 \circ h_2 \in H &\Leftrightarrow \\
 \Leftrightarrow (g_1 \cdot g_2, h_1 \circ h_2) \in G \times H;
 \end{aligned}$$

Решење: Операција * је унутрашња операција скупа $G \times H$ јер $(g_1, h_1), (g_2, h_2) \in G \times H \Leftrightarrow$
 $\Leftrightarrow g_1, g_2 \in G \wedge h_1, h_2 \in H \Leftrightarrow$
 $\Rightarrow g_1 \cdot g_2 \in G \wedge h_1 \circ h_2 \in H \Leftrightarrow$
 $\Leftrightarrow (g_1 \cdot g_2, h_1 \circ h_2) \in G \times H;$
Провера асоцијативности и постојања неутралног елемената садржана је у решењу задатка 32.

Нека су g_0 и h_0 редом неутрални елементи група G и H , тј.
нека је (g_0, h_0) неутрални елемент групе $G \times H$. Нека су g^{-1} и h^{-1} елементи инверзни елементима g и h из група G и H рес-
пективно. Како је

$$\begin{aligned}
 (g^{-1}, h^{-1}) * (g, h) &= (g^{-1} \cdot g, h^{-1} \circ h) = (g_0, h_0) \\
 \text{и} \\
 (g, h) * (g^{-1}, h^{-1}) &= (g \cdot g^{-1}, h \circ h^{-1}) = (g_0, h_0),
 \end{aligned}$$

то је (g^{-1}, h^{-1}) елемент инверзан елементу (g, h) из групе $G \times H$. Дакле, $(G \times H, *)$ је структура.

Напомена: Приметити да из задатка 32. произлази да је структура $(G \times H, *)$ истовремено семигрупа и квазигрупа, па је сада чињеница да је структура $(G \times H, *)$ група последица задатка 34.

51. Посматрајмо множење у скупу $J = \{-1, 1\}$ и логичку еквиваленцију \Leftrightarrow у скупу $T = \{\top, \perp\}$.

- a) Испитати природу алгебарских структура (J, \cdot) и (T, \Leftrightarrow) .
 б) Показати да су структуре (J, \cdot) и (T, \Leftrightarrow) изоморфне.

52. Посматрајмо пресликавање $f : \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}^+$ дато са

$$(\forall x \in \mathbb{R}) f(x) = 2^x.$$

Ењиме се елементи адитивне групе $(\mathbb{R}, +)$ пресликавају у елементе мултипликативне групе (\mathbb{R}^+, \cdot) . Да ли је f

- a) хомоморфизам,
 б) изоморфизам?

53. Нека је (G, \cdot) група. Операција \circ дефинисана је са

$$(\forall x, y \in G) x \circ y = y \cdot x.$$

Доказати да је (G, \circ) група изоморфна групи (G, \cdot) .

Решење: Проверимо да ли важе аксиоме групе:

затвореност:

$$(\forall x, y \in G) x \circ y = y \cdot x \in G;$$

асоцијативност:

$$\begin{aligned} (\forall x, y, z \in G) (x \circ y) \circ z &= (y \cdot x) \circ z = z \cdot (y \cdot x) = \\ &= (z \cdot y) \cdot x = x \circ (z \cdot y) = x \circ (y \circ z); \end{aligned}$$

једнични елемент:

$$(\exists e \in G)(\forall x \in G) x \circ e = e \circ x = x,$$

(аналогно и са леве стране);
 инверзни елементи:

$$(\forall x \in G)(\exists x' \in G) x \circ x' = x' \circ x = e$$

(аналогно и са леве стране).

Нека је сада $f : G \rightarrow G$ пресликавање дефинисано са $f(x) = x'$.

Оно је очигледно бијективно, при чemu је

$$f(x \circ y) = f(y \cdot x) = (y \cdot x)' = x' \cdot y' = f(x) \cdot f(y),$$

па је f изоморфизам.

54. Нека за групе (G, \cdot) и (G, \circ) важи

$$(\forall a, b, c \in G) ((a \cdot b) \circ c = a \cdot (b \circ c) \wedge (a \circ b) \cdot c = a \circ (b \cdot c)).$$

Доказати да су групе (G, \cdot) и (G, \circ) изоморфне.

Решење: Посматрајмо пресликавање $f : G \rightarrow G$ дефинисано изразом $f(x) = x \cdot e_1$, где је e_1 јединични елемент из (G, \circ) . Нека је ознака за инверзију елемента у (G, \cdot) . Када

$$\begin{aligned} f(x) = f(y) &\Rightarrow x \cdot e_1 = y \cdot e_1 \Rightarrow (x \cdot e_1) \cdot e_1' = (y \cdot e_1) \cdot e_1' \\ &\Rightarrow x \cdot (e_1 \cdot e_1') = y \cdot (e_1 \cdot e_1') \Rightarrow x = y, \end{aligned}$$

то значи да је f инјекција, а пошто је

$$(\forall y \in G)(\exists x \in G) f(x) = y$$

истуђено ако је $x = y \cdot (e_1)'$ је G , следује да је f и сурјекција, тј. бијекција. Једнакост

$$\begin{aligned} f(x \cdot y) &= (x \cdot y) \cdot e_1 = x \cdot (y \cdot e_1) = x \cdot ((e_1 \circ y) \cdot e_1) = \\ &= x \cdot (e_1 \circ (y \cdot e_1)) = (x \cdot e_1) \circ (y \cdot e_1) = f(x) \circ f(y) \end{aligned}$$

комплиетира доказ да је пресликавање f изоморфизам.

55. Нека је (G, \cdot) група и (G, \circ) група, где је \circ операција дефинисана са

$$(\forall x, y \in G) x \circ y = f_1(x) \cdot f_2(y),$$

при чemu су $f_1, f_2 : G \rightarrow G$ два произволна (изабрана) пресликавања. Доказати да, ако (G, \circ) има јединични елемент e_1 , онда је (G, \cdot) група изоморфна групи (G, \circ) .

Упутство: Уочити пресликавање $\varphi : G \rightarrow G$ дефинисано са

$$\varphi(x) = (f_1(e_1))^{-1} \cdot x \cdot (f_2(e_1))^{-1}.$$

56. У групи $G = (A, \cdot)$ изабран је произвoљан елемент $q \in A$ и дефинисан групoid $H = (A, *)$ са операцијом $*$ одређеном са $a * b = a \cdot q \cdot b$.
- a) Показати да је $H = (A, *)$ група.

- б) Показати да је пресликавање $f: A \rightarrow A$ дато са $f(a) = a \cdot q^{-1}$ изоморфизам ових група.

Доказати да скуп $\{f_1, f_2, f_3, f_4\}$ чини групу у односу на операцију композиције пресликавања.

57. Доказати да је група (G, \cdot) комутативна ако и само ако је пресликавање $f: G \rightarrow G$ дато са

$$(\forall x \in G) f(x) = x'$$

аутоморфизам, где је x' елемент инверзан елементу x .

Решење: Претпоставимо да је група (G, \cdot) комутативна и посматрајмо задато пресликавање $f: G \rightarrow G$. За пресликавање f важи:

1) $(\forall x, y \in G) f(x \cdot y) = f(y \cdot x)$ (због комутативности операције)

$$= (y \cdot x)' \quad (\text{по дефиницији пресликавања } f)$$

$$= x' \cdot y' \quad (\text{позната особина инверзије производа})$$

$$= f(x) \cdot f(y); \quad (\text{по дефиницији пресликавања } f)$$

2) f је инјекција јер

$$(\forall x, y \in G) (f(x) = f(y) \Rightarrow x' = y' \Rightarrow (x')' = (y')' \Rightarrow x = y)$$

(користећи дефиницију пресликавања f и познате особине групе);

3) f је сурјекција јер

$$(\forall y \in G) (\exists x \in G) f(x) = y \quad (\text{тј. } x' = y, \text{ па је } x = y' \in G).$$

Дакле, f је аутоморфизам.

Нека је сада дато пресликавање f аутоморфизам. Тада, за произвольне елементе x и y скупа G важи:

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

$$= f(x' \cdot y') \quad (\text{по дефиницији пресликавања } f)$$

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

$$= ((y \cdot x)')' \quad (\text{због особине инверзије производа})$$

$$= y \cdot x.$$

Дакле, (G, \cdot) је комутативна група.

58. Пресликавања f_1, f_2, f_3 и f_4 дефинисана су са

$$f_1(x) = x, \quad f_2(x) = -x, \quad f_3(x) = \frac{1}{x}, \quad f_4(x) = -\frac{1}{x}, \quad x \in \mathbb{R}, \quad x \neq 0.$$

Да ли је та група комутативна?

$$(f_{p,q} \circ f_{r,s})(x) = f_{r,s}(f_{p,q}(x)).$$

59. Доказати да функције (пресликавања) дефинисане на скупу $\mathbb{R} \setminus \{0, 1\}$ изразима
- $$t, \frac{1}{t}, 1-t, \frac{1}{1-t}, \frac{t-1}{t}, \frac{t}{t-1}$$
- образују групу у односу на операцију композиције пресликавања.
60. Доказати да скуп S свих реалних функција датих са
- $$f_{p,q}(x) = px + q,$$
- где су p и q реални бројеви и $p \neq 0$, образује групу у односу на операцију \circ композиције пресликавања

61. Доказати да скуп $\text{Aut } G$ аутоморфизма произвољне групе G обrazује групу у односу на операцију композиције пресликавања.

Решење: Свака коначна група може се представити Cayley-јевом таблицом, која у овом случају гласи

| \circ | $f_1(x)$ | $f_2(x)$ | $f_3(x)$ | $f_4(x)$ |
|----------|----------|----------|----------|----------|
| $f_1(x)$ | $f_1(x)$ | $f_2(x)$ | $f_3(x)$ | $f_4(x)$ |
| $f_2(x)$ | $f_2(x)$ | $f_1(x)$ | $f_4(x)$ | $f_3(x)$ |
| $f_3(x)$ | $f_3(x)$ | $f_4(x)$ | $f_1(x)$ | $f_2(x)$ |
| $f_4(x)$ | $f_4(x)$ | $f_3(x)$ | $f_2(x)$ | $f_1(x)$ |

Имајући у виду да је композиција пресликавања асоцијативна и на основу таблице види се да композиција \circ на скупу датих функција чини групу. Очигледно, у питању је Klein-ова четворна група (видети зад. 68.).

Решење: Доказаћемо следећа својства.

- 1) Групoidност, тј. $(\forall f, g \in \text{Aut } G) f \circ g \in \text{Aut } G$: ако су $f, g : G \rightarrow G$, онда је и $f \circ g : G \rightarrow G$. Познато је да је композиција две бијекције бијекција, и важи

$$(f \circ g)(x \cdot y) = g(f(x \cdot y)) = g(f(x) \cdot f(y)) = \\ = g(f(x)) \cdot g(f(y)) = ((f \circ g)(x)) \cdot ((f \circ g)(y)),$$

па $f \circ g \in \text{Aut } G$.

- 2) Асоцијативност, тј. $(\forall f, g, h \in \text{Aut } G) (f \circ g) \circ h = f \circ (g \circ h)$: познато је да је композиција пресликавања асоцијативна операција.

- 3) Постојање јединичног елемента, тј.

$$(\exists e \in \text{Aut } G) (\forall f \in \text{Aut } G) f \circ e = e \circ f = f;$$

- 4) Постојање инверзних елемената, тј.

$$(\forall f \in \text{Aut } G) (\exists f' \in \text{Aut } G) f \circ f' = f' \circ f = I_G :$$

за сваки аутоморфизам f скупа G постоји инверзно пресликавање f^{-1} (f је бијекција, па постоји инверзна бијекција f^{-1} , а како $f : G \rightarrow G$, следи да $f^{-1} : G \rightarrow G$), за које је

$$f^{-1}(x \cdot y) = f^{-1}(f(a) \cdot f(b)) \quad (x = f(a), \quad y = f(b), \quad \text{за неке } a, b \\ \text{jер је } f \text{ сурјекција})$$

$$= f^{-1}(f(a \cdot b)) \quad (f \text{ је аутоморфизам})$$

$$= I_G(a \cdot b)$$

$$= a \cdot b$$

$$= f^{-1}(x) \cdot f^{-1}(y).$$

$$(x = f(a) \Rightarrow f^{-1}(x) = a \text{ и } y = f(b) \Rightarrow \\ f^{-1}(y) = b, \text{ јер је } f \text{ инјекција})$$

Дакле, за $f \in \text{Aut } G$, f^{-1} такође припада скупу $\text{Aut } G$, па је $f' = f^{-1}$, чиме је доказ завршен.

62. Нека је (G, \cdot) група и нека је a било који елемент скупа G .

Доказати:

- a) да је пресликавање $f_a : G \rightarrow G$ дефинисано са $f_a(g) = aga^{-1}$ аутоморфизам;
- b) да скуп $F = \{f_a : a \in G\}$ чини групу у односу на композицију пресликавања.

Решење: б) Ово тврђење може се доказати директно, провра-

вањем да ли важе аксоме групе, или индиректно, доказивањем да је дата структура подгрупа неке познате групе, из чега би следовало да је она, посматрана сама за себе, група.

I начин:

- 1) Нека су $f_a, f_b \in F$, тј. $a, b \in G$. Тада важи:

$$(f_a \circ f_b)(x) = f_b(f_a(x)) \quad (\text{по дефиницији композиције пресликавања}) \\ = f_b(axa^{-1}) \\ = ba^{-1}b^{-1} \quad (\text{по дефиницији пресликавања } f_a \text{ и } f_b) \\ = (ba)x(ba)^{-1} \quad (\text{због особина инверзије производа}) \\ = f_{ba}(x).$$

Пошто су $a, b \in G$, онда је и $ba \in G$, а пресликавање $f_{ba} \in F$, па групoidност важи.

- 2) Композиција пресликавања је асоцијативна операција.

3) Пошто идентично пресликавање $I_G : G \rightarrow G$ може да се представи у облику $f_e \in F$, где је e неутрални елемент групе G , (зашта, $f_e(x) = exe^{-1} = x$ за свако $x \in G$) и пошто за идентично пресликавање I_G важи $f \circ I_G = I_G \circ f = f$ за свако $f : G \rightarrow G$, ова структура има неутрални елемент.

- 4) Нека је f_a произвольни елемент скупа F , тј. $a \in G$. Погребно је доказати да постоји елемент $f_b \in F$, тј. $b \in G$, такав да $f_a \circ f_b = f_b \circ f_a = f_e$. Према претходно доказаном важи $f_a \circ f_b = f_{ba}$ и $f_b \circ f_a = f_{ab}$, па је $f_{ba} = f_{ab} = f_e$ истпуштено за $b = a^{-1} \in G$ (a^{-1} је инверзни елемент елемента $a \in G$). Дакле, сваки елемент f_a из F има одговарајући инверзни елемент $f_{a^{-1}}$.

На основу доказаног, структура (F, \circ) је група.

II начин:

Према претходном задатку, скуп

$$\text{Aut } G = \{f : G \rightarrow G \mid f \text{ је аутоморфизам}\}$$

чини групу у односу на композицију пресликавања. Како је F не-

празан подскуп скупа $\text{Aut } G$, довољно је доказати (видети зада-
так 73.) да важи

где је f_b^{-1} инверзно пресликавање пресликавања f_b , дакле прес-
ликавање за које важи $f \circ f_b^{-1} = f_b^{-1} \circ f_b = I_G$. Приметимо да је
 f_b^{-1} исто што и f_b^{-1} , где је b^{-1} елемент инверзан елементу b у
групи G . Сада важи:

$$\begin{aligned} (f_a \circ f_b^{-1})(x) &= (f_a \circ f_{b^{-1}})(x) = f_{b^{-1}}(f_a(x)) = \\ &= f_{b^{-1}}(axa^{-1}) = b^{-1}axa^{-1}(b^{-1})^{-1} = f_{b^{-1}}(x). \end{aligned}$$

Како је $b^{-1}a \in G$ за $a, b \in G$, бине и $f_{b^{-1}} \in F$, па је (F, \circ)
подгрупа групе $(\text{Aut } G, \circ)$, тј. група.

63. Доказати да скуп свих пермутација скупа $\{a_1, a_2, \dots, a_n\}$ представља групу у односу на операцију композиције пермутација (ова група назива се симетричног групом реда n и означава са S_n). Конструисати симетричну групу S_3 и одредити парове међусобно инверзних елемената.

64. Нека су дате следеће четири пермутације скупа $I_4 = \{1, 2, 3, 4\}$:
 $P_1 = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 \\ 1 & 2 & 3 & 4 \end{pmatrix}, P_2 = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 \\ 2 & 1 & 4 & 3 \end{pmatrix}, P_3 = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 \\ 4 & 3 & 2 & 1 \end{pmatrix}, P_4 = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 \\ 3 & 4 & 1 & 2 \end{pmatrix}$.
Ако је операција \circ композиција пермутација скупа $A = \{P_1, P_2, P_3, P_4\}$, формирати Cayley-јеву таблицу за алгебарску структуру (A, \circ) и испитати њене особине.

Решење 1: Cayley-јеву таблицу формирамо рачунајући композиције елемената из скупа носача структуре $A = \{P_1, P_2, P_3, P_4\}$. Тако нпр. из: $(P_2 \circ P_3)(1) = 3$, $(P_2 \circ P_3)(2) = 4$, $(P_2 \circ P_3)(3) = 1$, $(P_2 \circ P_3)(4) = 2$ закључујемо да је $P_2 \circ P_3 = P_4$. На основу таблице

| \circ | P_1 | P_2 | P_3 | P_4 |
|---------|-------|-------|-------|-------|
| P_1 | P_1 | P_2 | P_3 | P_4 |
| P_2 | P_2 | P_1 | P_4 | P_3 |
| P_3 | P_3 | P_4 | P_1 | P_2 |
| P_4 | P_4 | P_3 | P_2 | P_1 |

видимо да је операција композије \circ на скупу A унутрашња операција. Даље, познато је да је композиција пресликавања асоцијативна операција. Јасно је да је P_1 неутрални елемент и да је сваки елемент себи инверзан. Стога је алгебарска структура (A, \circ) група. На основу симетричности Cayley-јеве таблице у односу на главну дијагоналу следује да је (A, \circ) Abel-ова група.

Решење 2: Према формиранијој таблици у скакој врсти и у свакој колони сваки елемент $P \in A$ појављује се тачно једанпут, па је алгебарска структура (A, \circ) квазигрупа. Како је композиција функција асоцијативна, структура је истовремено и семигрупа, тј. (A, \circ) је група. Најзад, из симетричности Cayley-јеве таблице у односу на главну дијагоналу следује да је алгебарска структура (A, \circ) Abel-ова група.

Напомена: Добијена група јесте Klein-ова четворна група (видети зад. 68.).

65. Дата је следећа непотпуна таблица множења једне комутативне групе од пет елемената:

| | a | b | c | d | e |
|-----|-----|---------|---------|---------|---------|
| a | a | b | c | \cdot | \cdot |
| b | b | \cdot | e | a | \cdot |
| c | c | \cdot | \cdot | b | \cdot |
| d | d | \cdot | \cdot | \cdot | \cdot |
| e | e | \cdot | \cdot | \cdot | \cdot |

Попуни ову таблицу.

66. Доказати да је групоид (A, \cdot) , дат табличом

| \cdot | a | b | c | d |
|---------|---|---|---|---|
| a | b | d | a | a |
| b | d | a | b | b |
| c | a | b | c | d |
| d | b | d | a | d |

моноид и одредити групу која је у њему садржана.

Решење: Одмах се види да је с неутрални елемент групоида. Кол провере асоцијативности доволно је показати да она важи за елементе a, b, d , јер асоцијативност увек важи ако је један од три учествујућа елемента неутралан. Значи, треба проверити укупно $\bar{V}_3^3 = 27$ једнакости, чиме се доказује да је (A, \cdot) моноид. Овај моноид садржи само тривијалну групу од једног елемената (неутрални елемент c).

67. Испитати све групе од 4 елемента (реда 4).

68. Доказати да су све групе реда не већег од 5 комутативне.

Решење: Ако је p прост број, све групе реда p су цикличке и, самим тим, међусобно изоморфне и комутативне. Ово важи за групе реда 2, 3 и 5, а и за групу реда 1 важи аналогно тврђење. Постоје две међусобно низоморфне групе реда 4: једна је цикличка, па зато и комутативна, а друга тзв. Klein-ова група, која се може представити таблицом:

| \cdot | e | a | b | c |
|---------|---|---|---|---|
| e | e | a | b | c |
| a | a | e | c | b |
| b | b | c | e | a |
| c | c | b | a | e |

Ова таблица је симетрична, па је и Klein-ова група комутативна.

69. Дат је скуп $G = \{a, b, c, d, e, f\}$ и опрација \circ Cayley-јевом табличом:

| \circ | e | a | b | c | d | f |
|---------|---|---|---|---|---|----------|
| e | e | a | b | c | d | f |
| a | a | b | c | d | f | $\sim e$ |
| b | b | c | e | f | a | d |
| c | c | d | f | e | b | a |
| d | d | f | a | b | e | c |
| f | f | e | d | a | c | b |

Показати да је групоид (G, \circ) комутативна лупа (квазигрупа са неутралним елементом), али да није група.

Решење: (G, \circ) јесте групоид јер се у Cayley-јевој таблици појављују само елементи из скупа G . Комутативност следује из симетричности Cayley-јеве таблице у односу на главну дијагоналу. Неутрални елемент је e . Понито се сваки елемент појављује у свакој врсти (и колони) тачно једанпут, (G, \circ) је квазигрупа. Асоцијативност очигледно није испуњена јер је например $(b \circ c) \circ d = f \circ d = c \neq e = b \circ b = b \circ (c \circ d)$,

па (G, \circ) није група.

70. Нека је дат групоид $G = (G, *)$ Cayley-јевом табличом:

| * | a | b | c | d | e | f |
|---|---|---|---|---|---|---|
| a | a | b | c | d | e | f |
| b | b | c | e | f | a | d |
| c | c | d | a | b | f | e |
| d | d | f | b | e | c | a |
| e | e | a | f | c | d | b |
| f | f | e | d | a | b | c |

Испитати природу ове алфабарске структуре.

Решење: Приметимо да се према датој Cayley-јевој таблици у скакој врсти и у свакој колони сваки елемент појављује тачно једанпут. Због тога је G квазигрупа. На основу контрапримера $(b \circ b) * b = c * b = d \neq e = b * c = b * (b \circ b)$ закључујемо да је G неасоцијативна и некомутативна алфабарска структура. Далje, очигледно је да је a неутрални елемент ап-

Барске структуре G . На крају, из једнакости $a*a = a$, $c*c = a$, $b*b = e*b = a$ и $d*f = f*d = a$ закључујемо да су сви елементи скупа G инвертибили. Прима томе, (G, \circ) јесте некомутативна лупа у којој су сви елементи инвертибили.

71. На скупу свих реалних бројева дефинисана је операција \circ

$$x \circ y = ax + by + c,$$

где су a, b и c дати реални бројеви и $ab \neq 0$. Доказати да је (\mathbb{R}, \circ) квазигрупа. Које би услове требало да задовољавају a, b и c да би (\mathbb{R}, \circ) била група?

-

72. Допунити следећу таблицу операције · тако да се добије таблица групе.

| · | p | q | r | s | t | u |
|-----|-----|-----|-----|-----|-----|-----|
| p | · | q | · | · | · | · |
| q | · | · | · | · | · | · |
| r | · | · | · | · | · | · |
| s | · | · | · | · | · | · |
| t | · | · | · | · | · | · |
| u | · | · | · | · | · | · |

$$(\forall x, y \in H) \quad x \cdot y^{-1} \in H.$$

Решење: Дати услов је очигледно потребан. Покажимо да је и довољан. Како је $H \neq \emptyset$, постоји $x \in H$, а на основу тога

$$x \in H \Rightarrow x \cdot x^{-1} = e \in H$$

и, такође

$$e, x \in H \Rightarrow e \cdot x^{-1} = x^{-1} \in H.$$

Сада на основу претходног имамо

$$x, y \in H \Rightarrow x, y^{-1} \in H \Rightarrow x \cdot (y^{-1})^{-1} \Rightarrow x \cdot y \in H.$$

Најзад, како је операција · асоцијативна, следије да је (H, \cdot) група, тј. подгрупа групе (G, \cdot) .

74. Нека је $(H, *)$ подгрупа групе $(G, *)$ и нека је у скупу G дефинисана релација ρ на следећи начин:

$$(\forall x, y \in G) \quad (x \rho y \Leftrightarrow x * y^{-1} \in H).$$

Доказати да је ρ релација еквиваленције.

Решење: По дефиницији, ρ је релација еквиваленције скупа G ако за све $x, y, z \in G$ важи:

- 1) $x \rho x$ (рефлексивност);
- 2) $x \rho y \Rightarrow y \rho x$ (симетричност);
- 3) $x \rho y \wedge y \rho z \Rightarrow x \rho z$ (транзитивност).

Доказаћемо да за релацију ρ важе све три особине.

- 1) $x * x^{-1} = e \in H$, па важи

$$(\forall x \in G) \quad x \rho x,$$

тј. рефлексивност.

- 2) Нека је $x \rho y$. Тада је $x * y^{-1} \in H$. У групи H је $(x * y^{-1})^{-1} \in H$, тј. $(y^{-1})^{-1} * x^{-1} = y * x^{-1} \in H$, па је $y \rho x$, тј. важи симетричност.
- 3) Појмом од

$$x \rho y \wedge y \rho z \Leftrightarrow (x * y^{-1} \in H) \wedge (y * z^{-1} \in H).$$

У групи H је

$$\begin{aligned} (x * y^{-1}) * (y * z^{-1}) &= x * (y^{-1} * (y * z^{-1})) = \\ &= x * ((y^{-1} * y) * z^{-1}) = x * (e * z^{-1}) = x * z^{-1} \in H, \end{aligned}$$

па је $x \rho z$, тј. важи транзитивност.

75.

Дата је група G и две њене подгрупе H_1 и H_2 .

- a) Доказати да је $H_1 \cap H_2$ подгрупа групе G .
- b) Ако су кардинални бројеви подгрупа H_1 и H_2 коначни узанијамно прости бројеви, доказати да је $H_1 \cap H_2 = \{e\}$, где је e јединични елемент групе G .

Решење: a) Како $x, y \in H_1 \Rightarrow x \cdot y \in H_1$ и $x, y \in H_2 \Rightarrow x \cdot y \in H_2$, бидејући $x \cdot y \in H_1 \cap H_2$, па је затвореност скупа испуњена. Асоцијативност важи у G , па зато и у сваком подскупу скупа G .

- Пошто су H_1 и H_2 подгрупе, а e је јединствено у G , следује $e \in H_1$ и $e \in H_2$, па $e \in H_1 \cap H_2$.
Најзад, нека $x \in H_1 \cap H_2$. Тада
- $$(x \in H_1 \Rightarrow x^{-1} \in H_1) \wedge (x \in H_2 \Rightarrow x^{-1} \in H_2) \Rightarrow x^{-1} \in H_1 \cap H_2,$$
- па је $(H_1 \cap H_2, \cdot)$ група, тј. подгрупа групе (G, \cdot) .

- б) Како је $H_1 \cap H_2$ подгрупа и групе H_1 и групе H_2 , то (према теореми Lagrange-а) следује да $|H_1 \cap H_2|$ дели и $|H_1|$ и $|H_2|$. Међутим, $|H_1|$ и $|H_2|$ су узајамно прости бројеви, па је њихов највећи (и једини) заједнички делилација 1. То значи да је $|H_1 \cap H_2| = 1$, тј. да је $H_1 \cap H_2$ једночлана група. Тај једини елемент мора бити једнични елемент, па је $H_1 \cap H_2 = \{e\}$, што је и требало доказати.

76. а) Нека је $G = \mathbb{Z} \times \mathbb{Q}$, где је \mathbb{Z} скуп целих, а \mathbb{Q} скуп рационалних бројева, а операција \cdot дефинисана са

$$(\forall a, c \in \mathbb{Z})(\forall b, d \in \mathbb{Q}) \quad (a, b) \cdot (c, d) = (a + c, 2^a b + d).$$

Доказати да је (G, \cdot) група. Да ли је у питању Abel-ова група?

- б) Испитати да ли скупови

$$H = \{(a, 0) : a \in \mathbb{Z}\} \text{ и } K = \{(0, b) : b \in \mathbb{Q}\}$$

дефинишу две подгрупе групе (G, \cdot) .

77. Нека је скуп $G = \{(a, b) \mid a, b \in \mathbb{R}, a \neq 0\}$. У скупу G дефинирана је опростија $*$ на следећи начин:

$$(a, b) * (a_1, b_1) = (aa_1, ab_1 + b):$$

Доказати:

- а) $(G, *)$ је група;
- б) ако је $G_1 = \{(a, 0) \mid a \in \mathbb{R}, a \neq 0\}$, тада је $(G_1, *)$ подгрупа групе $(G, *)$;

- в) група $(G_1, *)$ изоморфна је групи $(\mathbb{R} \setminus \{0\}, \cdot)$;
- г) група $(G, *)$ хомоморфна је групи $(\mathbb{R} \setminus \{0\}, \cdot)$.

Упутство: Уочити пресликавања:

- в) $f: G_1 \rightarrow \mathbb{R} \setminus \{0\}$ дефинисано са $f(a, 0) = a$;
г) $\varphi: G \rightarrow \mathbb{R} \setminus \{0\}$ дефинисано са $\varphi(a, b) = a$.

78. Ако су F и H подгрупе групе (G, \cdot) , испитати да ли је релација ρ скупа G дефинисана на следећи начин

$$x \rho y \Leftrightarrow (\exists f \in F)(\exists h \in H) \quad x = f \cdot y \cdot h$$

релација еквиваленције.

Решење: 1) Нека је x произволан елемент скупа G . Ако за елементе f и h у дефиницији једнакости за релацију ρ изабермо неутрални елемент e групе G , који припада подгрупама F и H , добијамо $x = e \cdot x \cdot e$, чиме је својство рефлексивности доказано.

- 2) Нека су x и y произвольни елементи групе G . Тада је:

$$x \rho y \Leftrightarrow (\exists f \in F)(\exists h \in H) \quad x = f \cdot y \cdot h.$$

Множњем последње једнакости са f^{-1} са леве и h^{-1} са десне стране, где су f^{-1} и h^{-1} елементи инверзни елементима f и h у групи G , добијамо једнакости

$$f^{-1} \cdot x \cdot h^{-1} = f^{-1} \cdot f \cdot y \cdot h \cdot h^{-1} = e \cdot y \cdot e = y.$$

Приметимо да $f \in F \Rightarrow f^{-1} \in F$ и $h \in H \Rightarrow h^{-1} \in H$, јер су F и H групе. Уведимо нове ознаке: $k = f^{-1}$, $l = h^{-1}$. Тада важи:

$$(\exists f \in F)(\exists h \in H) \quad x = f \cdot y \cdot h \Rightarrow (\exists k \in F)(\exists l \in H) \quad y = k \cdot x \cdot l,$$

што је еквивалентно са $x \rho y \Rightarrow y \rho x$. Овим је доказано својство симетричности.

- 3) Нека су x, y и z произвольни елементи групе G . Тада је, по дефиницији релације ρ

$$x \rho y \wedge y \rho z \Leftrightarrow$$

$$\Leftrightarrow (\exists f_1 \in F)(\exists h_1 \in H) \quad x = f_1 \cdot y \cdot h_1 \wedge (\exists f_2 \in F)(\exists h_2 \in H) \quad y = f_2 \cdot z \cdot h_2 \Rightarrow$$

$$\Rightarrow (\exists f_1 \in F)(\exists h_1 \in H)(\exists f_2 \in F)(\exists h_2 \in H) \quad x = f_1 \cdot f_2 \cdot z \cdot h_2 \cdot h_1 \Rightarrow$$

$$\Rightarrow (\exists f \in F)(\exists h \in H) \quad x = f \cdot z \cdot h,$$

$$\text{јер } f_1, f_2 \in F \Rightarrow f_1 \cdot f_2 \in F \quad \text{и} \quad h_1, h_2 \in H \Rightarrow h_2 \cdot h_1 \in H. \quad \text{Десна}$$

страница последње импликације еквивалентна је са $x \rho z$, чиме је доказано и својство транзитивности.

Десне, релација ρ јесте 1. падаја еквиваленције.

79. Нека су H и K подгрупе групе G . Доказати да је скуп $H \cup K$ та-
кође подгрупа групе G ако и само ако је тачна следећа скуповна
дисјункција:

$$H \subset K \vee K \subset H.$$

Решење: Нека је $H \cup K$ подгрупа групе G у односу на операцију ·
групе. Претпоставимо супротно, тј. да ни једна од подгрупа H
и K не садржи другу. Тада постоје елементи $a \in H \setminus K$ и $b \in K \setminus H$.
Еугуди да је по претпоставци $H \cup K$ подгрупа, $a \cdot b \in H$ или
 $a \cdot b \in K$. Уколико $a \cdot b \in H$, на основу чињенице да $a^{-1} \in H$ долази-
мо до контрадикције: $b = a^{-1} \cdot (a \cdot b) \in H$. На исти начин, уколико
 $a \cdot b \in K$, на основу чињенице да $b^{-1} \in K$ добијамо $a = b^{-1} \cdot (b \cdot a) \in K$.
Из добијених контрадикција следије тврђење.

Обратно, ако је $H \subset K$, тада је $H \cup K = H$ подгрупа групе
 G , а ако је $K \subset H$, опет је $H \cup K = H$ подгрупа групе G .

80. a) Нека је (G, \cdot) група и $A, B \subset G$. Нека је

$$AB = \{a \cdot b : a \in A, b \in B\}.$$

Ако су (A, \cdot) и (B, \cdot) подгрупе групе (G, \cdot) , доказати да је и
 (AB, \cdot) подгрупа ове групе ако и само ако је $AB = BA$.

- б) Ако су (A, \cdot) и (B, \cdot) коначне подгрупе, доказати да је

$$|AB| = \frac{|A| \cdot |B|}{|A \cap B|}.$$

Решење: а) Претпоставимо да је $AB = BA$ и нека $x, y \in AB$.
Тада је $x = a_1 \cdot b_1$ и $y = a_2 \cdot b_2$, $a_1, a_2 \in A$ и $b_1, b_2 \in B$, па из
 $x \cdot y = a_1 \cdot b_1 \cdot a_2 \cdot b_2$,

с обзиром да је (због $AB = BA$)

$$b_1 \cdot a_2 = a_3 \cdot b_3, \quad a_3 \in A \text{ и } b_3 \in B,$$

следије

$$x \cdot y = (a_1 \cdot a_3) \cdot (b_3 \cdot b_2) \in AB.$$

Пошто је и $x^{-1} = (a_1 \cdot b_1)^{-1} = b_1^{-1} \cdot a_1^{-1} \in BA (= AB)$, тј. $x^{-1} \in AB$,

доказали smo да је (AB, \cdot) подгрупа групе (G, \cdot) .

Ако је (AB, \cdot) подгрупа, тада

$$(\forall a \in A)(\forall b \in B) \quad a \cdot e \in AB \wedge e \cdot b \in AB,$$

тј.

$$(\forall a \in A)(\forall b \in B) \quad a \in AB \wedge b \in AB$$

(јер су (A, \cdot) и (B, \cdot) подгрупе, па садрже неутрални елемент
 e), и због тога је $b \cdot a \in AB$, а то значи да је $BA \subset AB$.

На исти начин може се показати да је $AB \subset BA$.
Према томе, $AB = BA$.

- б) У скупу $A \times B$ дефинишемо релацију \sim на следећи начин
 $(a_1, b_1) \sim (a_2, b_2) \Leftrightarrow a_1 \cdot b_1 = a_2 \cdot b_2$.
Једноставно се може проверити да је \sim релација еквиваленције.
Очигледно је $|AB| = |(A \times B) / \sim|$, где је на десној страни је-
днакости број класа еквиваленције на које релација \sim дели скуп
 $A \times B$. Нека је

$$C_{(a, b)} = \{(x, y) \mid x \in A, y \in B \wedge (x, y) \sim (a, b)\}.$$

Функција $f : A \cap B \rightarrow C_{(a, b)}$, дефинисана са $f(x) = (a \cdot x, x^{-1} \cdot b)$, јесте
бијекција (доказати и проверити да $f(x) \in C_{(a, b)}$), па је
 $|C_{(a, b)}| = |A \cap B|$ за свако $(a, b) \in A \times B$. Зато је

$$|AB| = |(A \times B) / \sim| = \frac{|A \times B|}{|C_{(a, b)}|} = \frac{|A| \cdot |B|}{|A \cap B|}.$$

81. Нека је $G = \{1, 2, \dots, p-1\}$, и нека је операција \circ дефини-
сана као множење по модулу p . Доказати:

- а) (G, \circ) је комутативан мононд;
- б) ако је p прост број, (G, \circ) је Abel-ова група.

82. Операција \circ у скупу $A = \{1, 3, 7, 9\}$ дефинисана је са

$$a \circ b = a \cdot 10^b$$

(τ_j као множење по модулу 10). Да ли је (A, \circ) група? Ако

јесте, да ли је та група цикличка?

Решење: Из претходног западка произлази да је операција \circ асоцијативна. Таблица операције је:

| \circ | 1 | 3 | 7 | 9 |
|---------|---|---|---|---|
| 1 | 1 | 3 | 7 | 9 |
| 3 | 3 | 9 | 1 | 7 |
| 7 | 7 | 1 | 9 | 3 |
| 9 | 9 | 7 | 3 | 1 |

На основу таблице закључујемо:

$$1) (\forall a, b \in A) a \circ b \in A$$

$$2) \text{Неутрални елемент је } 1, \text{ тј. } (\forall a \in A) a \circ 1 = 1 \circ a = a.$$

$$3) (\forall a \in A)(\exists \bar{a} \in A) a \circ \bar{a} = \bar{a} \circ a = 1 \text{ јер:}$$

$$\text{за } a = 1 \text{ је } \bar{a} = 1,$$

$$\text{за } a = 3 \text{ је } \bar{a} = 7,$$

$$\text{за } a = 7 \text{ је } \bar{a} = 3,$$

$$\text{за } a = 9 \text{ је } \bar{a} = 9.$$

Дакле, (A, \circ) је група, и то цикличка. Генератори могу да буду 3 или 7, односно

$$A = \{1, 3, 7, 9\} = \{3^4, 3^1, 3^3, 3^2\} = \{7^4, 7^3, 7^1, 7^2\}.$$

83. Да ли скуп $A = \{1, 3, 7, 9\}$ представља групу у односу на операцију \circ дефинисану са:

$$a \circ b = a \cdot {}_{10}b - \left[\frac{ab}{8} \right] \cdot 8,$$

где \cdot означава множење по модулу 10?

84. Определи све подгрупе цикличке групе C_{12} реда 12.

Решење: Нека је $C_{12} = \{e, a, a^2, \dots, a^{11}\}$. Ако је (H, \circ) подгрупа дате групе (C_{12}, \circ) , према Lagrange-овој теореми $|H|$ је делилац броја 12, тј. $|H| \in \{1, 2, 3, 4, 6, 12\}$. Због тога:

- ако је $|H| = 1$, тада је $H = \{e\}$;
- ако је $|H| = 2$, тада је $H = \{e, a^6\}$;
- ако је $|H| = 3$, тада је $H = \{e, a^4, a^8\}$;

- ако је $|H| = 4$, тада је $H = \{e, a^3, a^6, a^9\}$;
- ако је $|H| = 6$, тада је $H = \{e, a^2, a^4, a^6, a^8, a^{10}\}$;
- ако је $|H| = 12$, тада је $H = C_{12}$.

Решење: Извећено да је $H = \{e, a^3, a^6, a^9\}$ асоцијативна. Доказати да је свака подгрупа цикличке групе цикличка. Ако $m, n \in \mathbb{N}$ и $m|n$, конструисати подгрупу реда m цикличке групе реда n .

Решење: Нека је (G, \circ) цикличка група генерирана елементом a , (H, \circ) подгрупа групе G и скуп $A = \{s : s \in \mathbb{N} \wedge a^s \in H\}$. Ако је $A = \emptyset$, тада је $H = \{e\}$, па је H цикличка.

Уколико је $A \neq \emptyset$, нека је $k = \min A$. За произвљени елемент a^j ($j \in \mathbb{N}$) подгрупе H важи $j = k \cdot q + r$ ($q \in \mathbb{N}$, $0 \leq r < k$) и $a^r = a^{j-kq} = a^j(a^k)^{-q} \in H$ (јер $a^j \in H$ и $(a^k)^{-q} \in H$ пошто је подгрупа затворена за степеновање). Извећено да $r = 0$, па је $a^j = a^{kq} = (a^k)^q$, тј. a^k је генератор подгрупе H , која је, према томе, цикличка.

85. У цикличкој групи C_n реда n генерисаној елементом a , елемент a^m ($m \in \mathbb{N}$) је генератор ако и само ако су n и m узаймно прости бројеви. Доказати.

Решење: Уколико је $\text{NZD}(n, m) = 1$, доказати да су следећих n елемената: $a^m, a^{2m}, \dots, a^{nm} = e$ међусобно различити, тј. да је a^m генераторски елемент. Ако би важило супротно, тј. да постоје $i, j \in \{1, 2, \dots, n\}$ тако да је $a^{im} = a^{jm}$ ($i < j$), било би $a^{(j-i)m} = e$, што доводи до закључка да постоји природан број k такав да је $(j-i)m = kn$. Тада на основу претпоставке $\text{NZD}(n, m) = 1$ и због $\frac{n}{m} = \frac{j-i}{k}$ закључујемо да $n \leq j-i$, што није могућно јер су $i, j < n$. Према томе, a^m је генератор групе.

Обратно, ако је a^m генераторски елемент за цикличку групу

- C_n са генератором a , доказаћемо да је $\text{NZD}(m, n) = 1$. Претпоставимо да је $\text{NZD}(m, n) = d > 1$. Уведимо ознаке $p = \frac{m}{d}$ и $q = \frac{n}{d}$. Тада из $mq = np$ следије закључак:
- $$(a^m)^q = (a^n)^p = e.$$
- Значи, a^m јесте генераторски елемент за само q елемената $\{q = \frac{n}{d}\}$, који се даљем множењем само понављају, што је контрадикција, па је зато $\text{NZD}(m, n) = 1$.

87. Доказати да је неутрални елемент групе једини њен идемпотентни елемент.

Решење: Нека је x елемент групе који има особину идемпотентности

Множењем са x^{-1} добија се $x = e$ (e је јединични елемент групе). С друге стране, вакши $x^2 = e$. Овим је тврђење доказано.

88. Ако су сви елементи групе (G, \cdot) инволутивни, тј. ако је $(\forall a \in G) a^2 = e$, где је e неутрални елемент, доказати да је група (G, \cdot) Абелова.

Решење: Нека су x и y произвольни елементи скупа G ; тада је $(x \cdot y)^2 = e \Rightarrow (x \cdot y) \cdot (x \cdot y) \cdot (x \cdot y) \cdot y = x \cdot y \Rightarrow x^2 \cdot y \cdot x \cdot y^2 = x \cdot y \Rightarrow e \cdot y \cdot x \cdot e = x \cdot y \Rightarrow y \cdot x = x \cdot y$.

89. Доказати да у коначној групи са парним бројем елемената постоје бар два инволутивна елемента.

90. У групи реда седам решити једначину

$$x^4 = y^3.$$

Решење: Како је једина група реда 7 цикличка, дату једначину треба решити у групи $C_7 = \{a, a^2, a^3, a^4, a^5, a^6, a^7 = e\}$. Бине:

| x | y |
|-------|-------|
| a^4 | a^3 |
| a^3 | a^6 |

и $(x, y) = \{(e, e), (a, a^6), (a^2, a^5), (a^3, a^4), (a^4, a^3), (a^5, a^2), (a^6, a)\}$.

91. Доказати да у свакој групи (G, \cdot) важе следећа тврђења.
- Елементи $a \cdot b$ и $b \cdot a$ имају исти ред.
 - Ако су a и b пермутабилни елементи, онда су и елементи a^m и b^n пермутабилни, где су m и n цели бројеви.
- Решење: а) Нека је ред елемента $a \cdot b$ број k , односно $k = \min \{s \mid s \in \mathbb{N} \wedge (a \cdot b)^s = e\}$. Тада је
- $$(a \cdot b)^k = e \Rightarrow (a \cdot b) \cdot (a \cdot b) \cdots \cdot (a \cdot b) = e \quad (k \text{ пута}).$$
- Помножимо ову једнакост са a^{-1} са леве и са a са десне стране, па је
- $$a^{-1} \cdot (a \cdot b) \cdot (a \cdot b) \cdots \cdot (a \cdot b) \cdot a = a^{-1} \cdot e \cdot a \Rightarrow$$
- $$\Rightarrow b \cdot (a \cdot b) \cdots \cdot (a \cdot b) \cdot a = e \Rightarrow$$
- $$\vdots$$
- $$\Rightarrow (b \cdot a)^k = e.$$

Поставља се још питање да ли је k најмањи природан број за који је $(b \cdot a)^k = e$? Претпоставимо да $(\exists p \in \mathbb{N})(p < k \wedge (b \cdot a)^p = e)$. Тада бисмо наисти начин показали да је $(a \cdot b)^p = e$, супротно претпоставци да је k ред елемента $a \cdot b$. Дакле, заиста је $k = \min \{i \mid i \in \mathbb{N} \wedge (b \cdot a)^i = e\}$, односно k је ред елемента $b \cdot a$.

- Ако су m и природни бројеви, тврђење следије према

$$\begin{aligned} a^m \cdot b^n &= a^{m-1} \cdot (a \cdot b) \cdot b^{n-1} = a^{m-1} \cdot (b \cdot a) \cdot b^{n-1} \\ &= \dots = a^{m-2} \cdot (b \cdot a) \cdot a \cdot b^{n-1} = \dots = b \cdot a^m \cdot b^{n-1} = \dots = b^n \cdot a^m. \end{aligned}$$

Из $a \cdot b = b \cdot a$ множњем спла и здесна са a^{-1} следије

$$\begin{aligned} a^{-1} \cdot (a \cdot b) \cdot a^{-1} &= a^{-1} \cdot (b \cdot a) \cdot a^{-1} \\ \Rightarrow (a^{-1} \cdot a) \cdot (b \cdot a^{-1}) &= (a^{-1} \cdot b) \cdot (a \cdot a^{-1}) \Rightarrow b \cdot a^{-1} = a^{-1} \cdot b, \end{aligned}$$

па су и елементи a^{-1} и b пермутабилни. Аналогно су a и b^{-1} пермутабилни. Према дефиницији степена за експонент 0 и негативне експоненте следује тврђење и у осталим случајевима.

92. Доказати да елементи коначног реда произвольне Abel-ове групе чине њену подгрупу.

Решење: Означимо са H скуп свих елемената из Abel-ове групе G чији је ред коначан. Ако су $a, b \in H$, онда је за неке $m, n \in \mathbb{N}$ $a^n = e$ и $b^m = e$, па је

$$(ab^{-1})^{nm} = a^{nm}(b^{-1})^{nm} = a^{nm}(b^{nm})^{-1} = e,$$

што значи да је ред елемента ab^{-1} такође коначан.

Према томе, $ab^{-1} \in H$, па је H подгрупа групе G .

93. Нека је (G, \cdot) група и $a, b \in G$ ($a \neq b$). Доказати да елементи $a, b^{-1}ab$ имају исти ред.

Решење: Ако је $a^n = e$, тада је

$$\begin{aligned} (b^{-1}ab)^n &= (b^{-1}ab) \cdot (b^{-1}ab) \cdots (b^{-1}ab) = \\ &= b^{-1}a(b^{-1}a) \cdots a(b^{-1}a)b = b^{-1}a^n b = b^{-1}eb = e. \end{aligned}$$

Обратно, ако је $(b^{-1}ab)^n = e$, бидејући $b^{-1}a^n b = e$, тј. $a^n = bab^{-1} = e$, чиме је доказ завршен.

94. Да ли постоји група са тачно три инволутивна елемента?

Резултат: Не.

95. Нека је (G, \cdot) група реда pq , где су p и q ($p \neq q$) прости бројеви. Доказати да је скака права подгрупа ове групе цикличка.

Ако су елементи $x, y \in G$ реда p и q , респективно, доказати да је група (G, \cdot) цикличка ако и само ако је за све такве $x, y \in G$ $x \cdot y = y \cdot x$.

4. 2. ПРСТЕНИ И ПОЉА

1. Проверити да у прстену $(P, +, \cdot)$ важи:
 $(\forall x, y \in P) -(x + y) = (-x) + (-y) = -x - y.$

2. Доказати да у прстену $(P, +, \cdot)$ важе закони:
- $x \cdot 0 = 0 \cdot x = 0$, где је 0 нутрални елемент за операцију +;
 - $(x \cdot y) = (-x) \cdot y = x \cdot (-y);$
 - $(-x) \cdot (-y) = x \cdot y.$

Решење: а) $x \cdot 0 = x \cdot (0 + 0) = x \cdot 0 + x \cdot 0 \Rightarrow 0 = x \cdot 0;$
аналогно за $0 \cdot x$.

б) $x \cdot y + (-x) \cdot y = (x + (-x)) \cdot y = 0 \cdot y = 0 \Rightarrow (-x) \cdot y = -(x \cdot y);$

доказ друге једнакости је аналоган.

в) На основу б) је $(-x) \cdot (-y) = -(x \cdot (-y)) = -(-(x \cdot y)) = x \cdot y.$

3. Нека је $(P, +, \cdot)$ алгебарска структура која задовољава све аксиоме прстена изузев комутативности сабирања. Ако P има десну јединицу, доказати да је $(P, +, \cdot)$ прстен.

Решење: Ако је 1 десна јединица, тада је, за произвољно $b \in P$, на основу претходног задатка

$$-(b \cdot 1) = -b = b(-1).$$

Даље је
 $0 = (-b) + (-a) + a + b = b(-1) + a(-1) + a + b = (b + a)(-1) + a + b,$
тј.
 $a + b = -((b + a)(-1)).$

Како је на основу претходног задатка и
мора бити
 $a + b = b + a,$

тако важи и комутативност операције +. Дакле, $(P, +, \cdot)$ јесте

прстен, што је и требало доказати.

на Klein-овој четвртој групи. Проверимо да ли је множење асоцијативно, тј. да ли је $x \cdot (y \cdot z) = (x \cdot y) \cdot z$ за све $x, y, z \in P$.

Уколико је x једнако a или c , тада је $x \cdot (y \cdot z) = a = (x \cdot y) \cdot z$,

а ако је x једнако b или d , онда је

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

што значи да је множење заиста асоцијативно.

Слично се може проверити да важе оба дистрибутивна закона, па је $(P, +, \cdot)$ прстен, што је и требало доказати.

$$(-a)^{-1} = -a^{-1}.$$

4. Ако је у прстену са јединицом $(P, +, \cdot)$ елемент $a \in P$ инвертибран у односу на множење, доказати да је исти такав и елеменат $-a$, као и да важи:

$$(-a)^{-1} = -a^{-1}.$$

5. Нека је $(P, +, \cdot)$ прстен са јединицом такав да је $|P| \geq 2$. Доказати да су тада нула и јединица прстена међусобно различни елементи скупа P .

6. Ако су у прстену $(P, +, \cdot)$ елементи a и b пермутабилни, доказати да су такви и елементи a и $-b$, односно $-a$ и b , као и $-a$ и $-b$.

7. Ако се у адитивној Abel-овој групи $(A, +)$ уведе операција \circ са

$$(\forall x, y \in A) x \circ y = 0,$$

- где је 0 неутрални елемент групе $(A, +)$, доказати да је $(A, +, \circ)$ прстен.

8. Нека је дат скуп $P = \{a, b, c, d\}$. Бинарне операције $+$ и \cdot дефинисане су Cayley-јевим табличама:
- | | | | | |
|-----|-----|-----|-----|-----|
| $+$ | a | b | c | d |
| a | a | b | c | d |
| b | b | a | d | c |
| c | c | d | a | b |
| d | d | c | b | a |
- Показати да је $(P, +, \cdot)$ прстен.

9. Дат је скуп $P = \{x, y, z, u\}$ и Cayley-јеве таблице операција $+$ и \circ .
- | | | | | |
|-----|-----|-----|-----|-----|
| $+$ | x | y | z | u |
| x | x | z | z | x |
| y | z | y | x | y |
| z | z | x | x | z |
| u | x | x | z | u |
-
- | | | | | |
|---------|-----|-----|-----|-----|
| \circ | x | y | z | u |
| x | x | x | x | x |
| y | x | x | x | x |
| z | x | x | x | x |
| u | x | x | x | x |

- Доказати да је $(P, +, \cdot)$ прстен.

- Решење: Структура $(P, +)$ јесте Abel-ова група јер је изоморф-

$$a \circ b = a \cdot b + a + b,$$

- Доказати да је $(\mathbb{Z}, \circ, \odot)$ комутативан прстен са јединичним елементом. Испитати да ли постоји изоморфизам прстена $(\mathbb{Z}, +, \cdot)$ и

$$\begin{array}{c|cccc} + & a & b & c & d \\ \hline a & a & b & c & d \\ b & b & a & d & c \\ c & c & d & a & b \\ d & d & c & b & a \end{array} \quad \begin{array}{c|cccc} \circ & a & b & c & d \\ \hline a & a & a & a & a \\ b & a & b & c & d \\ c & a & a & a & a \\ d & a & b & c & d \end{array}$$

Решење: 1) (\mathbb{Z}, \odot) је комутативна група због:

$$\begin{aligned} i) \quad a \odot b &= a + b + 1 \in \mathbb{Z}; \\ ii) \quad (a \odot b) \odot c &= (a + b + 1) + c + 1 = a + (b + c + 1) + 1 = \\ &= a \odot (b \odot c); \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} iii) \quad a \odot b &= a + b + 1 = b + a + 1 = b \odot a; \\ iv) \quad a \odot e &= a + e + 1 = a \Leftrightarrow e = -1 \in \mathbb{Z}; \\ v) \quad a \odot a' &= a + a' + 1 = -1 \Leftrightarrow a' = -a - 2 \in \mathbb{Z}. \end{aligned}$$

2) (\mathbb{Z}, \odot) је комутативна семигрупа са јединицом због:

$$\begin{aligned} i) \quad a \odot b &= ab + a + b \in \mathbb{Z}; \\ ii) \quad (a \odot b) \odot c &= (ab + a + b)c + ab + a + b + c = \\ &= a(bc + b + c) + a + bc + b + c = a \odot (b \odot c); \\ iii) \quad a \odot b &= ab + a + b = ba + b + a = b \odot a; \\ iv) \quad a \odot e_1 &= a \Leftrightarrow ae_1 + a + e_1 = a \Leftrightarrow e_1 = 0 \in \mathbb{Z}. \end{aligned}$$

3) Лева дистрибутивност важи јер је

$$a \odot (b \odot c) = a(b + c + 1) + a + b + c + 1 = (a \odot b) \odot (a \odot c),$$

а десна је последина леве и комутативности операције \odot .

Из 1), 2) и 3) следује тврђење.

Уколико са f означимо евентуални изоморфизам прстена $(\mathbb{Z}, +, \cdot)$ на $(\mathbb{Z}, \odot, \odot)$, начин дефинисања операције \odot упућује на претпоставку да је

$$(\forall x \in \mathbb{Z}) f(x) = x - 1.$$

Очишћено је да је f бијекција и да је

$$\begin{aligned} f(x + y) &= x + y - 1 = x - 1 + y - 1 + 1 = f(x) \oplus f(y), \\ f(x \cdot y) &= xy - 1 = xy - y - x + 1 + x - 1 + y - 1 = \\ &= (x - 1)(y - 1) + x - 1 + y - 1 = f(x) \odot f(y), \end{aligned}$$

па је f заиста изоморфизам.

Решење: 1) (\mathbb{Z}, \odot) је комутативна група због:

$$\begin{aligned} i) \quad a \odot b &= a + b + 1 \in \mathbb{Z}; \\ ii) \quad (a \odot b) \odot c &= (a + b + 1) + c + 1 = a + (b + c + 1) + 1 = \\ &= a \odot (b \odot c); \\ iii) \quad a \odot b &= a + b + 1 = b + a + 1 = b \odot a; \\ iv) \quad a \odot e &= a + e + 1 = a \Leftrightarrow e = -1 \in \mathbb{Z}; \\ v) \quad a \odot a' &= a + a' + 1 = -1 \Leftrightarrow a' = -a - 2 \in \mathbb{Z}. \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} 13. \quad \text{Доказати да скуп реалних бројева облика } a + b\sqrt{2}, \text{ где су } a \text{ и } b \text{ цели бројеви, представља комутативан прстен са јединицом у односу на сабирање и множење. Да ли је овај прстен област целих?} \\ \text{Напомена: Видети и зад. 27.} \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} 14. \quad \text{Нека је } C \text{ скуп непрекидних реалних функција дефинисаних на сегменту } [-1, 1]. \text{ Доказати да је структура } (C, \odot, \circ), \text{ где је за свако } f, g \in A \text{ и за произвољно } x \in \mathbb{R} \\ (f \odot g)(x) = f(x) + g(x), \\ (f \circ g)(x) = f(x) \cdot g(x), \\ \text{комутативан прстен са јединицом. Да ли је овај прстен област целих?} \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} 15. \quad \text{Доказати да у произвольном прстену } (P, +, \cdot) \text{ за дати елемент } a \text{ и произвољне елементе } x \text{ и } y \text{ важи импликација} \\ a \cdot x = a \cdot y \Rightarrow x = y \\ \text{ако и само ако } a \text{ није леви делилац нуле.} \\ \text{Решење: Нека је } (\forall x, y \in P) a \cdot x = a \cdot y \Rightarrow x = y. \\ \text{Тада за } y = 0 \text{ имамо} \\ (\forall x \in P) (a \cdot x = a \cdot 0 \Rightarrow x = 0). \\ \text{Како је, на основу познате теореме (зад. 2.) } a \cdot 0 = 0, \text{ биће} \\ (\forall x \in P) (a \cdot x = 0 \Rightarrow x = 0). \\ \Rightarrow (\forall x \in P) \neg(a \cdot x = 0 \wedge x \neq 0) \\ \Rightarrow \neg(\exists x \in P) (a \cdot x = 0 \wedge x \neq 0), \\ \text{тј. } a \text{ није леви делилац нуле.} \\ \text{Претпоставимо сада да } a \text{ није леви делилац нуле.} \\ \text{За све } x, y \in P \text{ имамо:} \\ a \cdot x = a \cdot y \Rightarrow a \cdot x + (-a \cdot y) = 0, \end{aligned}$$

12. На скупу \mathbb{R}^2 дефинисане су операције $+$ и \cdot помоћу:

$$\begin{aligned} (a, b) + (c, d) &= (a + c + 1, b + d), \\ (a, b) \cdot (c, d) &= (ac - bd + a + c, bc + ad + b + d). \end{aligned}$$

Доказати да је $(\mathbb{R}^2, +, \cdot)$ комутативан прстен са јединицом.

одакле, на основу познате теореме (зад. 2.) и дистрибутивности следије:

$$a \cdot (x + (-y)) = 0.$$

Пошто a није леви делилац нуле, мора бити $x + (-y) = 0$, одакле је

$$x = y.$$

Овим је тврђење доказано.

16. Доказати да инвертибилан елемент прстена не може бити делилац нуле.

17. Нека је $P = (P, +, \cdot)$ коначан прстен у коме постоји бар један елемент који није делилац нуле. Доказати:

- a) прстен P је прстен са јединицом;
- b) уколико у прстену P постоји елемент b који нема инверзни елемент b^{-1} у односу на множење \cdot , тада је b делилац нуле овог прстена.

Упутство: а) Означимо са a елемент прстена P који није делилац нуле и посматрајмо подскуп $A = \{a^k \mid k \in \mathbb{N}\} \subset P$. Због коначности скупа P и подскуп A је коначан, па зато постоје природни бројеви m и n такви да је $a^m = a^n$ и $m > n$. Доказати да је тада $a = a^{m-n}$ јединица прстена P .

- б) Пони од претпоставке да b није делилац нуле и применити резултат а).

20. Доказати да Boole-ов прстен са више од два елемента није об

ласт целих.

19. Доказати: ако је прстен $(P, +, \cdot)$ објаст целих и ако је елемент $e \in P$, $e \neq 0$, идемпотентан, тада је e јединица овог прстена.

Међутим, због а) важи $x \cdot y + x \cdot y = 0$, па је $x \cdot y + y \cdot x = x \cdot y + x \cdot y$, тј.

$$x \cdot y + y \cdot x = 0.$$

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

- б) За све $x, y \in P$ је

$$\begin{aligned} x + y &= (x + y)^2 = (x + y) \cdot (x + y) = \\ &= x^2 + x \cdot y + y \cdot x + y^2 = x + x \cdot y + y \cdot x + y, \end{aligned}$$

па следује да је

$$x \cdot y + y \cdot x = 0.$$

$$\begin{aligned} (\forall x \in P) (x + x)^2 &= x + x. \\ &= x^2 + x \cdot x + x \cdot x + x^2 = x + x + x + x, \text{ бине} \\ &x + x + x + x = x + x. \end{aligned}$$

Ако обема странама ове једнакости доламо $-(x + x)$, добићемо

$$x + x = 0.$$

18. Доказати да у Boole-овом прстену $(P, +, \cdot)$ важи:
- a) $(\forall x \in P) x + x = 0$;
- b) $(\forall x, y \in P) x \cdot y = y \cdot x$.

- Решење: а) Из дефиниције Boole-овог прстена (идемпотентно-

$$x \wedge y = x \cdot y = y \cdot x = y \wedge x;$$

$$x \vee y = x + y + x \cdot y.$$

Доказати да је (P, \wedge, \vee) Boole-ова алгебра.

$$\text{Решење: } \text{Операције су комутативне, јер за све } x, y \in P \text{ важи:}$$

$$x \vee y = x + y + x \cdot y = y + x + y \cdot x = y \vee x.$$

Операције су и асоцијативне, јер је:

$$\begin{aligned} x \wedge (y \wedge z) &= x \cdot (y \cdot z) = (x \cdot y) \cdot z = (x \wedge y) \wedge z; \\ x \vee (y \vee z) &= x + (y + z + y \cdot z) + x \cdot (y + z + y \cdot z) = \\ &= x + y + z + yz + xy + xz + xyz = \\ &= (x + y + x \cdot y) + z + (x + y + x \cdot y) \cdot z = (x \vee y) \vee z. \end{aligned}$$

Такође важе обе дистрибутивности, пошто је:

$$\begin{aligned} x \wedge (y \vee z) &= x \cdot (y + z + y \cdot z) = x \cdot y + x \cdot z + x \cdot y \cdot z = \\ &= (x \wedge y) + (x \wedge z) + (x \wedge y \cdot z) = \\ &= (x \wedge y) + (x \wedge z) + (x \wedge y) \cdot (x \wedge z) = (x \wedge y) \vee (x \wedge z); \\ (x \vee y) \wedge (x \vee z) &= (x + y + x \cdot y) \cdot (x + z + x \cdot z) = \\ &= x^2 + x \cdot z + x^2 \cdot z + y \cdot x + y \cdot z + y \cdot x \cdot z + x^2 \cdot y + x \cdot y \cdot z + x \cdot y \cdot x \cdot z = \\ &= x + (x \cdot z + x \cdot z) + (y \cdot x + x \cdot y) + y \cdot z + (x \cdot y \cdot z + y \cdot x \cdot z) + x \cdot y \cdot z = \\ &= x + y \cdot z + x \cdot y \cdot z = x \vee (y \wedge z). \end{aligned}$$

Лако се проверава да су нула и јединица прстена редом неутрални елементи за операције \vee и \wedge .

Најзад, замењујући $\bar{x} = 1 - x$ услов

$$(\forall x \in P)(\exists \bar{x} \in P) x \vee \bar{x} = 1 = e \wedge x \wedge \bar{x} = 0$$

уверавамо се да сваки елемент $x \in P$ има свој комплемент \bar{x} , чиме је доказ завршен.

22. Нека је (B, \vee, \wedge) Boole-ова алгебра и нека су операције $+$ и \cdot десфинисане помоћу:

$$\begin{aligned} x + y &= (x \wedge \bar{y}) \vee (\bar{x} \wedge y), \\ x \cdot y &= x \wedge y. \end{aligned}$$

Доказати да је $(B, +, \cdot)$ Boole-ов прстен.

23. Да ли је могућно у неком скупу A дефинисати операције $+$ и \cdot тако да обе структуре $(A, +, \cdot)$ и $(A, \cdot, +)$ буду прстени?

Решење: Претпоставимо да су $(A, +, \cdot)$ и $(A, \cdot, +)$ прстени. Понито је (A, \cdot) Abel-ова група, за елемент $0 \in A$ (неутрални елемент за операцију \cdot) постоји инверзни елемент U односу на

операцију \cdot и нека је то елемент $0' \in A$. Дакле, $0 \cdot 0' = 1$, где је $1 \in A$ неутрални елемент за операцију \cdot . С друге стране, из аксиома прстена $(A, +, \cdot)$ следи да је $0 \cdot x = 0$ за свако $x \in A$, па и за $x = 0$. Дакле $0 \cdot 0' = 0$. Одавде добијамо $0 = 1$, а онда за сваки елемент $x \in A$ важи $x \cdot 1 \cdot x = 0 \cdot x = 0$, па скуп A има само један елемент. Према томе, одговор је потврдан, при чему је за то потребан и довољан услов да је $|A| = 1$.

24. Нека је $(P, +, \cdot)$ прстен и скуп $T \subset P$. Доказати да је $(T, +, \cdot)$ потпрстен прстена $(P, +, \cdot)$ ако и само ако важи:
- $$(\forall x, y \in T) (x - y \in T \wedge x \cdot y \in T)$$
- Решење: Нека је $(T, +, \cdot)$ потпрстен прстена $(P, +, \cdot)$. Тада за свако $x, y \in T$ важи:
- $$\begin{aligned} x - y &= x + (-y) \in T \quad (\text{јер је } (T, +) \text{ група}), \\ x \cdot y &\in T \quad (\text{јер је } (T, \cdot) \text{ групoid}). \end{aligned}$$

Нека је сада

$$\begin{aligned} (\forall x, y \in T) x - y \in T &\quad (1) \\ (\forall x, y \in T) x \cdot y \in T &\quad (2) \end{aligned}$$

Због (1) је $(T, +)$ подгрупа групе $(P, +)$, а комутативност се наслеђује из Abel-ове групе $(P, +)$, па је и $(T, +)$ Abel-ова група. Због (2) је (T, \cdot) групoid, а асоцијативност се наслеђује из (P, \cdot) , па је (T, \cdot) семигрупа. Дистрибутивност операције \cdot према $+$ наслеђује се из прстена $(P, +, \cdot)$.

25. У горњу $(A, +, \cdot)$ дефинишимо дељење елементом различитим од нуле на следећи начин:
- $$\frac{a}{b} = a \cdot b^{-1}$$
- Доказати да за $b, d \neq 0$ важи:

$$\begin{aligned} a) \quad \frac{a}{b} = \frac{c}{d} &\Leftrightarrow a \cdot d = b \cdot c; \\ b) \quad \frac{a}{b} = \frac{a}{c} &\Leftrightarrow b = c. \end{aligned}$$

$$\text{б)} \quad \frac{a}{b} + \frac{c}{d} = \frac{a \cdot d + b \cdot c}{b \cdot d}.$$

26. Испитати да ли је $(\mathbb{R}^2, +, \cdot)$ поле, где су операције $+$ и \cdot да-
те са
- $$(x, y) + (u, v) = (x + u, y + v),$$
- $$(x, y) \cdot (u, v) = (xu - 2yu, xv + yu).$$

Решење: 1) Докажимо да је $(\mathbb{R}^2, +)$ Abel-ова група.

- i) Затвореност је очигледна.

$$\begin{aligned} ii) \quad ((x, y) + (u, v)) + (s, t) &= ((x + u) + s, (y + v) + t) = \\ &= (x + (u + s), y + (v + t)) = (x, y) + ((u, v) + (s, t)), \end{aligned}$$

тј. операција је асоцијативна.

- iii) Комутативност важи јер је

$$(x, y) + (u, v) = (x + u, y + v) = (u, v) + (x, y).$$

- iv) Неутрални елемент је $0 = (0, 0)$ јер $(x, y) + (0, 0) = (x, y)$.

- v) Из $(x, y) + (x_1, y_1) = (0, 0)$ је $x + x_1 = 0$ и $y + y_1 = 0$, па је супротни елементи (x, y) дати са $(x_1, y_1) = (-x, -y)$.

- 2) Докажимо да је $(\mathbb{R}^2 \setminus \{0\}, \cdot)$ такође Abel-ова група.

- i) Треба проверити да ли је $(xu - 2yu, xv + yu) \in \mathbb{R}^2 \setminus \{0\}$. Претпоставимо да то није тачно. Тада би важило:

$$xu - 2yu = 0,$$

$$xv + yu = 0.$$

Множењем прве једначине са $-v$, а друге са u , и њиховим сабира-
њем добија се

$$2yu^2 + yu^2 = 0,$$

а множењем прве са x , а друге са $2y$, и сабирањем

$$xu^2 + 2yu^2 = 0.$$

Из последње две једначине следи да је $2v^2 + u^2 = 0$ или $y = 0$, као и $x^2 + 2y^2 = 0$ или $u = 0$. Међутим, из $y = 0$ следи да је $x = 0$ или $u = 0$, а из $u = 0$ добија се $v = 0$ или $x = y = 0$, па како то није могућно због услова задатка, следи да затворе-
ност скупа $\mathbb{R}^2 \setminus \{0\}$ у односу на операцију \cdot .

- ii) $((x, y) \cdot (u, v)) \cdot (s, t) = ((xu - 2yu, xv + yu) \cdot (s, t)) =$

$$\begin{aligned} &= (xus - 2ys, xs + vt, xut - 2yvt + xv, xvs + yus) = \\ &= (x(us - 2vt), x(vt + us) + y(-2vt + us)) = \\ &= (x, y) \cdot (us - 2vt, vt + us) = (x, y) \cdot ((u, v) \cdot (s, t)), \end{aligned}$$

тако структура јесте асоцијативна.

- iii) Множење је и комутативно јер је

$$(x, y) \cdot (u, v) = (xu - 2yu, xv + yu) = (u, v) \cdot (x, y).$$

- iv) Претпоставимо да је неутрални елемент (e_1, e_2) . Тада је:

$$(x, y) \cdot (e_1, e_2) = (x, y),$$

одакле је

$$\begin{aligned} xe_1 - 2ye_2 &= x, \\ xe_2 + ye_1 &= y, \end{aligned}$$

односно

$$\begin{aligned} xe_1 - 2ye_2 &= 0, \\ xe_2 + ye_1 &= 0, \end{aligned}$$

што даје $e_1 = 1$ и $e_2 = 0$. Према томе, јединични елемент је

$$1 = (1, 0) \in \mathbb{R}^2 \setminus \{0\}.$$

- v) Испитаймо постојање инверзних елемената. Из $(x, y) \cdot (x_2, y_2) = (1, 0)$ имамо

$$\begin{aligned} xx_2 - 2yy_2 &= 1, \\ xy_2 + yx_2 &= 0. \end{aligned}$$

Множењем прве једначине са x , а друге са $2y$, и сабирањем до-
бија се

$$(x^2 + 2y^2)x_2 = x,$$

одакле је

$$x_2 = \frac{x}{x^2 + 2y^2},$$

и, слично,

$$y_2 = -\frac{y}{x^2 + 2y^2},$$

јер $x^2 + 2y^2 \neq 0$. Дакле, инверзни елемент елементу (x, y) је

$$(x, y)^{-1} = (x_2, y_2) = \left[\frac{x}{x^2 + 2y^2}, -\frac{y}{x^2 + 2y^2} \right].$$

- 3) Операција \cdot дистрибутивна је према $+$ јер је
- $$\begin{aligned} (x, y) \cdot ((u, v) + (s, t)) &= (x, y) \cdot (u + s, v + t) = \\ &= (xu + xs - 2yu, xv + yt) + (xs - 2yt, xt + ys) = \\ &= (xu - 2yu, xv + yt) + (xs - 2yt, xt + ys) = \end{aligned}$$

$$= (x, y) \cdot (u, v) + (x, y) \cdot (s, t).$$

Овим је доказано да је структура $(\mathbb{R}^2, +, \cdot)$ поле.

27. Нека је M скуп свих реалних бројева облика $x + y\sqrt{m}$, где су x и y рационални бројеви, а m дати природан број такав да је \sqrt{m} ирационалан број. Доказати да је $(M, +, \cdot)$ поле, где операције $+$ и \cdot имају уобичајено значење.

28. Нека је $f: \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$ бијективно пресликавање. Ако су операције $*$ и \circ дефинисане изразима

$$a * b = f^{-1}(f(a) + f(b))$$

$$a \circ b = f^{-1}(f(a) \cdot f(b)),$$

доказати да је $(\mathbb{R}, *, \circ)$ поле изоморфно пољу $(\mathbb{R}, +, \cdot)$.

Решење: Како је f бијекција, бине $f \circ f^{-1} = f^{-1} \circ f = I$, где је I идентичко пресликавање. Због тога је

$$f(a * b) = f(a) + f(b),$$

$$f(a \circ b) = f(a) f(b),$$

па видимо да су структуре изоморфне, а да је изоморфизам сама функција f .

29. Доказати да је $(S, +_n, \cdot_n)$ поље $(GF(n))$, где је $S = \{0, 1, \dots, n-1\}$, n је прост број, а $+_n$ и \cdot_n означавају сабирање и множење по модулу n .

30. Конструисати Cayley-јеве таблице сабирања и множења за $GF(n)$ ако је:

a) $n = 3$; b) $n = 5$; c) $n = 7$.

Решење: а) $GF(3) = (S, +_3, \cdot_3)$ где је $S = \{0, 1, 2\}$:

| $+_3$ | 0 | 1 | 2 |
|-------|---|---|---|
| 0 | 0 | 1 | 2 |
| 1 | 1 | 2 | 0 |
| 2 | 2 | 0 | 1 |

и

$$b) GF(5) = (S, +_5, \cdot_5) \text{ где је } S = \{0, 1, 2, 3, 4\}:$$

| $+_5$ | 0 | 1 | 2 | 3 | 4 |
|-------|---|---|---|---|---|
| 0 | 0 | 1 | 2 | 3 | 4 |
| 1 | 1 | 2 | 3 | 4 | 0 |
| 2 | 2 | 3 | 4 | 0 | 1 |
| 3 | 3 | 4 | 0 | 1 | 2 |
| 4 | 4 | 0 | 1 | 2 | 3 |

$$c) GF(7) = (S, +_7, \cdot_7) \text{ где је структура}$$

- a) ред сваког елемента,
б) генераторе групе,

- в) цикличке подгрупе,
г) елементе који су сами себи инверзни.

- Решење: Мултипликативна група поља $GF(7)$ јесте структура (P, \cdot_7) где је $P = \{1, 2, \dots, 6\}$:
- a) Директном провером налазимо да је $r(1) = 1$, $r(2) = 3$, $r(3) = 6$, $r(4) = 3$, $r(5) = 6$, $r(6) = 2$, где је $r(x)$ ред елемента x (најмањи природни број k такав да је $x^k = 1$).
- b) Генератори цикличке групе су елементи чији је ред једнак реду групе; према томе, генератори групе (P, \cdot_7) су 3 и 5.
- c) Осим целе групе (цикличка група реда 6) и тривијалне подгрупе {1} (цикличка група реда 1) ова група има још и цикличке подгрупе реда 2 и 3. Подгрупа реда 2 генерирана је елементом реда 2, а то је 6, дакле $H_2 = \{1, 6\}$. Подгрупа реда 3 генерирана је елементом реда 3, а то је 2, или 4, па је због тога $H_3 = \{1, 2, 4 (=2 \cdot 7)\} = \{1, 4, 2 (=4 \cdot 7)\}$.

- г) Ако је елемент x сам себи инверзан, мора да важи $r(x) \in \{1, 2\}$. Значи, то су елементи 1 и 6.

$$\begin{aligned} ((a, b) * (c, d)) * (e, f) &= (ac, ad + bc) * (e, f) = \\ &= (ace, ace + ade + bce) = (a, b) * (ce, cf + de) = \\ &= (a, b) * ((c, d) * (e, f)), \end{aligned}$$

32. Доказати да у коначном пољу $GF(n) = (P, +_n, \cdot_n)$, где је n прост број, важи $(\forall a \in P) a^n = a$.

Упућујемо: Мултипликативна група овог поља јесте група реда $n - 1$.

33. Доказати да у коначном пољу карактеристике p важи релација:

$$(x + y)^p = x^p + y^p.$$

Решење: По дефиницији карактеристике коначног поља, p је најмањи природан број за који важи $p \cdot 1 = 0$, где је 1 неутрални елемент операције \cdot , а 0 неутрални елемент операције $+$. Нека је дато поље $(F, +, \cdot)$ карактеристике p . Из $p \cdot 1 = 0$ следије $p \cdot a = 0$ за свако $a \in F$, јер је $p \cdot a = p \cdot (1 \cdot a) = (p \cdot 1) \cdot a = 0 \cdot a = 0$. С друге стране, у пољу важи (биномна формула)

$$(x + y)^p = \sum_{k=0}^p \binom{p}{k} x^{p-k} y^k.$$

За $k = 1, 2, \dots, p-1$, сабирци су облика $p \cdot a$, за неко $a \in F$, па су сви једнаки 0 . Дакле,

$$(x + y)^p = x^p + y^p, \quad \dots \quad \dots \quad \dots \quad \dots$$

што је и требало доказати.

34. Нека су у скупу \mathbb{Z}^2 дефинисане бинарне операције \circ и $*$ помоћу $(a, b) \circ (c, d) = (a+c, b+d)$, $(a, b) * (c, d) = (ac, ad+bc)$.

Испитати какву структуру образује уређена тројка $(\mathbb{Z}^2, \circ, *)$.

Решење: Јасно је да је пар (\mathbb{Z}^2, \circ) Abel-ова група. Операција $*$ је унутрашња у скупу \mathbb{Z}^2 и очигледно је комутативна. Такође је

35. У скупу уређених парова реалних бројева уведене су операције \oplus и \otimes помоћу $(x_1, y_1) \oplus (x_2, y_2) = (x_1 + x_2, y_1 + y_2)$, $(x_1, y_1) \otimes (x_2, y_2) = (x_1 x_2 + a y_1 y_2, x_1 y_2 + x_2 y_1 + 2 y_1 y_2)$, где је a дати реални број. Испитати када $(\mathbb{R}^2, \oplus, \otimes)$ има структуру а) прстена; б) тела; в) поља.

36. Нека су у скупу Φ операције \oplus и \otimes дефинисане као у зад. 11. Испитати природу структуре (Φ, \oplus, \otimes) .
37. Ако је A произвольан скуп, испитати природу структуре $(\mathcal{P}(A), \Delta, \cap)$.

38. Доказати да скуп бројева облика $a + b\sqrt[3]{2} + c\sqrt[3]{4}$, где су a, b и c рационални бројеви, образује поље у односу на операције сабирања и множења.

Решење: Означимо са $S = \{a + b\sqrt[3]{2} + c\sqrt[3]{4} : a, b, c \in \mathbb{Q}\}$ посматрани скуп и докажимо да је $(S, +, \cdot)$ поље. Треба најпре доказати да је $(S, +)$ Abel-ова група; то може да се учини провером по дефиницији или тако што ће се показати да

Заиста, $S \subset \mathbb{R}$ (на основу дефиниције скупа S) и $S \neq \emptyset$ (јер нпр. $1 + 1 \cdot \sqrt[3]{2} + 1 \cdot \sqrt[3]{4} \in S$). За $x, y \in S$ важи

$$\begin{aligned} x + y &= (a_1 + a_2) + (b_1 \sqrt[3]{2} + c_1 \sqrt[3]{4}) + (a_2 + b_2 \sqrt[3]{2} + c_2 \sqrt[3]{4}) = \\ &= (a_1 + a_2) + (b_1 + b_2) \sqrt[3]{2} + (c_1 + c_2) \sqrt[3]{4}, \end{aligned}$$

па, због

$$a_1, b_1, c_1, a_2, b_2, c_2 \in \mathbb{Q}$$

следује

$$(a_1 + a_2), (b_1 + b_2), (c_1 + c_2) \in \mathbb{Q},$$

односно

$$x + y \in S.$$

Такође, ако $x = a + b \sqrt[3]{2} + c \sqrt[3]{4} \in S$, видимо да је

$$-x = -a - b \sqrt[3]{2} - c \sqrt[3]{4} \in S.$$

Из претходних чиницица следује да је $(S, +)$ подгрупа групе $(\mathbb{R}, +)$ (видети теорему 1. одељка 4.2.2 из [11]). Ова група је и Abel-ова, јер се комутативност наслеђује из Abel-ове групе $(\mathbb{R}, +)$.

Доказјимо на исти начин да је $(S \setminus \{0\}, \cdot)$ Abel-ова група, тј. доказјимо да је $(S \setminus \{0\}, \cdot)$ подгрупа групе $(\mathbb{R} \setminus \{0\}, \cdot)$.

Очигледно, $S \setminus \{0\} \subset \mathbb{R} \setminus \{0\}$ и $S \setminus \{0\} \neq \emptyset$ (нпр. $1 \in S$). За све $x, y \in S \setminus \{0\}$ важи:

$$\begin{aligned} x \cdot y &= (a + b \sqrt[3]{2} + c \sqrt[3]{4}) \cdot (p + q \sqrt[3]{2} + r \sqrt[3]{4}) = \\ &= (ap + 2bp + 2cq) + (aq + bp + 2cr) \sqrt[3]{2} + (ar + bq + cp) \sqrt[3]{4} = M + N \sqrt[3]{2} + T \sqrt[3]{4}. \end{aligned}$$

Није тешко показати да је $M^2 + N^2 + T^2 \neq 0$, па следује да је $x \cdot y \in S \setminus \{0\}$.

Користећи факторизацију

$$A^3 + B^3 + C^3 - 3ABC = (A + B + C)(A^2 + B^2 + C^2 - AB - BC - AC)$$

имамо:

$$\begin{aligned} x^{-1} &= \frac{1}{a + b \sqrt[3]{2} + c \sqrt[3]{4}} \cdot \frac{a^2 + b^2 \sqrt[3]{4} + 2c^2 \sqrt[3]{2} - ab \sqrt[3]{2} - 2bc - ac \sqrt[3]{4}}{a^2 + b^2 \sqrt[3]{4} + 2c^2 \sqrt[3]{2} - ab \sqrt[3]{2} - 2bc - ac \sqrt[3]{4}} = \\ &= \frac{(a^2 - 2bc) + \sqrt[3]{2}(2c^2 - ab) + \sqrt[3]{4}(b^2 - ac)}{a^3 + 2b^3 + 4c^3 - 6ab} \in S \setminus \{0\}. \end{aligned}$$

Комутативност се наслеђује из Abel-ове групе $(\mathbb{R} \setminus \{0\}, \cdot)$.

3) Дистрибутивност операције · према + наслеђује се из поља

$(\mathbb{R}, +, \cdot)$.

Према томе, из 1), 2) и 3) следује да $(S, +, \cdot)$ јесте поље.

39. Нека је (K, Θ, \odot) прстен свих реалних функција $f(x)$ дефинисаних на читавом скупу \mathbb{R} , где су операције Θ и \odot дате као:

$$\begin{aligned} (f_1 \oplus f_2)(x) &= f_1(x) + f_2(x), \\ (f_1 \circ f_2)(x) &= f_1(x) \cdot f_2(x), \end{aligned}$$

за свако $x \in \mathbb{R}$, и нека је c дати реални број. Испитати да ли је пресликавање $\varphi : K \rightarrow \mathbb{R}$, дато са $\varphi(f(x)) = f(c)$

- a) хомоморфизам,
б) изоморфизам

структуре (K, Θ, \odot) на поље реалних бројева.

Решење: а) За свако $f_1, f_2 \in K$ важиће:

$$\begin{aligned} \varphi((f_1 \oplus f_2)(x)) &= (f_1 \oplus f_2)(c) = f_1(c) + f_2(c) = \varphi(f_1(x)) + \varphi(f_2(x)) \\ \text{и} \quad \varphi((f_1 \circ f_2)(x)) &= (f_1 \circ f_2)(c) = f_1(c) \cdot f_2(c) = \varphi(f_1(x)) \cdot \varphi(f_2(x)). \end{aligned}$$

За свако $r \in \mathbb{R}$ постоји $f \in K$ такво да је $\varphi(f) = r$, јер за произволjan реалан број r постоји, нпр. функција $f_1 : \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$ дефинисана са $(\forall x \in \mathbb{R}) f_1(x) = r$, па је и $\varphi(f_1(x)) = f_1(c) = r$ (навести пример још неке функције из K за коју је $\varphi(f) = r$). Дакле, φ је и пресликавање "на", па је φ хомоморфизам прстена K на поље \mathbb{R} .

- б) Како структура (K, Θ, \odot) није поље (веб прстен), пресликавање φ није изоморфизам.

4. 3. КОМПЛЕКСНИ БРОЈЕВИ

1. Ако су x, y и θ реални бројеви и ако је:

$$\frac{5+4\cos\theta}{2+\cos\theta+i\sin\theta} = x+iy,$$

доказати једнакост

$$x^2+y^2=4x-3.$$

Решење: Из услова задатка имамо

$$\begin{aligned} 5+4\cos\theta &= (x+iy)(2+\cos\theta+i\sin\theta) = \\ &= (2+\cos\theta)x - y\sin\theta + i(x\sin\theta + (2+\cos\theta)y). \end{aligned}$$

Из дефиниције једнакости два комплексна броја добијамо

$$(2+\cos\theta)x - y\sin\theta = 5+4\cos\theta,$$

$$x\sin\theta + (2+\cos\theta)y = 0.$$

Решавањем овог система линеарних једначина по x и y добијамо

$$x = 2 + \cos\theta, \quad y = -\sin\theta.$$

Сада је

$$\begin{aligned} x^2+y^2 &= (2+\cos\theta)^2 + (-\sin\theta)^2 = 5+4\cos\theta = \\ &= 4(2+\cos\theta)-3 = 4x-3. \end{aligned}$$

2. Нека је $n \in \mathbb{N}$ фиксно и нека је

$$G_n = \{a + ib\sqrt{n} : a, b \in \mathbb{Z}\}.$$

Испитати природу структуре

- a) $(G_n, +)$;
b) (G_n, \cdot) ,

где $+$ и \cdot имају уобичајено значење.

3. Нади све аutomорфизме, поља комплексних бројева \mathbb{C} који не ме-
њају реалне бројеве, тј. за које је
 $(\forall a \in \mathbb{R}) f(a) = \bar{a}$.

Резултат: Постоје само два таква аutomорфизма: $f(z) = z$ и

нако су удаљени од координатног почетка).

4. Помагајмо пресликавање f мултипликативне групе комплексних бројева (\mathbb{C}, \cdot) у мултипликативну групу реалних бројева (\mathbb{R}, \cdot) , тј. $f: \mathbb{C} \rightarrow \mathbb{R}$, дато са

$$(Vz \in \mathbb{C}) \quad f(z) = |z|.$$

Дали је пресликавање f

- a) хомоморфизам,
б) изоморфизам?

Решење:

- a) $(Vz_1, z_2 \in \mathbb{C}) \quad f(z_1 \cdot z_2) = |z_1 \cdot z_2| = |z_1| \cdot |z_2| = f(z_1) \cdot f(z_2)$,
па како $(\forall r \in \mathbb{R})(\exists z \in \mathbb{C}) \quad |z| = r$, f јесте хомоморфизам.

- б) Пресликавање f није инјективно ("1-1"), јер

$$\neg((\forall z_1, z_2 \in \mathbb{C}) \quad (f(z_1) = f(z_2) \Rightarrow z_1 = z_2)) \Leftrightarrow$$

$$\Leftrightarrow (\exists z_1, z_2 \in \mathbb{C}) \quad (f(z_1) = f(z_2) \wedge z_1 \neq z_2).$$

Нпр. за $z_1 = i$ и $z_2 = -i$ је $f(i) = f(-i)$ и $i \neq -i$; значи, пресликавање f није изоморфизам.

6. Доказати да се сви комплексни бројеви модула једнаког 1, осим броја 1, могу приказати у облику $z = \frac{a+i}{a-i}$, где је a реалан број.

Решење: Комплексан број модула 1, изузимајући реалан број 1, одређен је тригонометријским обликом

$$z = \cos \varphi + i \sin \varphi, \quad \varphi \neq 2k\pi \quad (k \in \mathbb{Z}).$$

Сада се трансформацијом преко тангенса полуугла добија

$$z = \frac{1 - \operatorname{tg}^2 \frac{\varphi}{2}}{1 + \operatorname{tg}^2 \frac{\varphi}{2}} + i \frac{2 \operatorname{tg} \frac{\varphi}{2}}{1 + \operatorname{tg}^2 \frac{\varphi}{2}} = \frac{\left(1 + i \operatorname{tg} \frac{\varphi}{2}\right)^2}{1 - i^2 \operatorname{tg}^2 \frac{\varphi}{2}} = \frac{1 + i \operatorname{tg} \frac{\varphi}{2}}{1 - i \operatorname{tg} \frac{\varphi}{2}} = \frac{\operatorname{ctg} \frac{\varphi}{2} + i}{\operatorname{ctg} \frac{\varphi}{2} - i},$$

где је $\varphi \neq \pi + k\pi \quad (k \in \mathbb{Z})$. Значи, у задатом изразу a , у ствари, представљава котанганс половине аргумента посматраног броја. За $\varphi = \pi + 2k\pi$, тј. у случају реалног броја -1 , очигледно је $a = 0$. Такође је јасно да се реалан број 1 не може представити овим разломком (јер су бројилац и именник увек различити бројеви).

5. Дати су комплексни бројеви:

$$a = 1 + i\lambda \quad \text{и} \quad b = 1 - \frac{i}{\lambda},$$

при чemu је $\lambda \in \mathbb{R} \setminus \{0\}$. За које је вредности λ тачка a комплексне равни ближа координатном почетку него тачка b ?

Решење: Растроје тачке у комплексној равни од координатног почетка једнако је модулу одговарајућег комплексног броја, тако да тражимо вредност λ за коју ће модуло броја a бити мањи од модула броја b . Имамо:

$$|a| < |b| \Leftrightarrow |a|^2 < |b|^2 \Leftrightarrow 1 + \lambda^2 < 1 + \frac{1}{\lambda^2} \Leftrightarrow \lambda^4 < 1 \wedge \lambda \neq 0 \Leftrightarrow$$

$$\Leftrightarrow \lambda \in (-1, 0) \cup (0, 1)$$

(за $\lambda = \pm 1$ бројеви a и b су конјуговано-комплексни и подјед-

7. Одредити:

- a) z^{20} , за $z = \frac{1}{2} - i \frac{\sqrt{3}}{2};$
б) z^6 , за $z = 1 - i\sqrt{3}$.

Решење: а) Напишемо дати комплексан број у тригонометријском облику

$$z = |z|(\cos \varphi + i \sin \varphi),$$

где је $\varphi = \arg z$, $(-\pi < \varphi \leq \pi)$. Видимо да је $|z| = 1$ и $\varphi = -\frac{\pi}{3}$, па је

$$z = \cos\left(-\frac{\pi}{3}\right) + i \sin\left(-\frac{\pi}{3}\right) = \cos\frac{\pi}{3} - i \sin\frac{\pi}{3}.$$

Тада је

$$z^{20} = \left(\cos\frac{\pi}{3} - i \sin\frac{\pi}{3}\right)^{20} = \cos\frac{20\pi}{3} - i \sin\frac{20\pi}{3} =$$

$$\begin{aligned}
 &= \cos\left(6\pi + \frac{2\pi}{3}\right) - i \sin\left(6\pi + \frac{2\pi}{3}\right) = \\
 &= \cos \frac{2\pi}{3} - i \sin \frac{2\pi}{3} = -\frac{1}{2} - i \frac{\sqrt{3}}{2}.
 \end{aligned}$$

- б) Овде је $|z| = 2$ и $\arg z = -\frac{\pi}{3}$. Дакле

$$z = 2 \left(\cos \frac{\pi}{3} - i \sin \frac{\pi}{3} \right),$$

па је

$$z^6 = 2^6 \left(\cos \frac{\pi}{3} - i \sin \frac{\pi}{3} \right)^6 = 2^6 \left(\cos \frac{6\pi}{3} - i \sin \frac{6\pi}{3} \right) = 64.$$

8. Користећи Moivre-ову формулу доказати идентитете:

$$\begin{aligned}
 \text{а)} \quad &\sin 4\alpha' = 4\cos^3 \alpha' \sin \alpha' - 4\cos \alpha' \sin^3 \alpha', \\
 \text{б)} \quad &(1 + \cos \alpha' + i \sin \alpha')^n = 2^n \cos^n \frac{\alpha'}{2} \cdot \left(\cos \frac{n\alpha'}{2} + i \sin \frac{n\alpha'}{2} \right),
 \end{aligned}$$

где је α' реалан, а n природан број.

Решење: а) Moivre-ова формулa за $n = 4$ гласи:

$$(\cos \alpha' + i \sin \alpha')^4 = \cos 4\alpha' + i \sin 4\alpha'.$$

На основу примене биномног обрасца, следује:

$$\begin{aligned}
 \cos^4 \alpha' + 4i \cos^3 \alpha' \sin \alpha' - 6 \cos^2 \alpha' \sin^2 \alpha' - 4i \cos \alpha' \sin^3 \alpha' + \sin^4 \alpha' = \\
 = \cos 4\alpha' + i \sin 4\alpha',
 \end{aligned}$$

одакле се, изједначавањем имагинарних делова бројева са леве и десне стране знака једнакости, добија тражени идентитет:

$$\begin{aligned}
 \text{б)} \quad \text{Како је} \\
 1 + \cos \alpha' = 2 \cos^2 \frac{\alpha'}{2}, \quad \sin \alpha' = 2 \sin \frac{\alpha'}{2} \cos \frac{\alpha'}{2}, \\
 \text{важи:}
 \end{aligned}$$

$$\begin{aligned}
 (1 + \cos \alpha' + i \sin \alpha')^n = \left(2 \cos \frac{\alpha'}{2} \left(\cos \frac{\alpha'}{2} + i \sin \frac{\alpha'}{2} \right) \right)^n = \\
 = 2^n \cos^n \frac{\alpha'}{2} \left(\cos \frac{n\alpha'}{2} + i \sin \frac{n\alpha'}{2} \right),
 \end{aligned}$$

што је и требало доказати.

9. Израчунати у скупу \mathbb{C} све вредности следећих комплексних корена:

$$\begin{aligned}
 \text{а)} \quad &\sqrt[3]{1}; \\
 \text{б)} \quad &\sqrt[4]{-4}.
 \end{aligned}$$

- Решење: а) Како је $1 = \cos 0 + i \sin 0$, биће за $k = 0, 1, 2$

$$\sqrt[3]{1} = \cos \frac{0+2k\pi}{3} + i \sin \frac{0+2k\pi}{3} = \cos \frac{2k\pi}{3} + i \sin \frac{2k\pi}{3}.$$

Стављајући редом $k = 0, 1, 2$ добијамо све тражене вредности:

$$(\sqrt[3]{1})_1 = 1, \quad (\sqrt[3]{1})_{2,3} = -\frac{1}{2} \pm \frac{\sqrt{3}}{2}i.$$

- б) Иако $\sqrt[4]{-4} = \sqrt[4]{4 \cdot (-1)}$, како је $-1 = \cos \pi + i \sin \pi$, имамо да је за $k = 0, 1, 2, 3$

$$\sqrt[4]{-4} = \sqrt{2} \left(\cos \frac{\pi+2k\pi}{4} + i \sin \frac{\pi+2k\pi}{4} \right) = \sqrt{2} \left(\cos \frac{2k+1}{4}\pi + i \sin \frac{2k+1}{4}\pi \right),$$

а затим, заменујући k , налазимо све тражене вредности.

10. Одредити скуп комплексних бројева за које је

$$z = (-16)^{3/4}.$$

Решење: Број -16 представљено у тригонометријском облику имајући у виду да је $|-16| = 16$ и $\arg(-16) = \pi$; према томе

$$-16 = 16(\cos \pi + i \sin \pi).$$

$$\begin{aligned}
 \text{Сада је} \\
 (-16)^{3/4} = 16^{3/4} \left(\cos \frac{3\pi+2k\pi}{4} + i \sin \frac{3\pi+2k\pi}{4} \right) = \\
 = 8 \left(\cos \frac{2k+3}{4}\pi + i \sin \frac{2k+3}{4}\pi \right) \quad (k = 0, 1, 2, 3),
 \end{aligned}$$

одакле добија:

$$\begin{aligned}
 - \quad &\text{за } k = 0: \quad z_1 = 8 \operatorname{cis} \frac{3\pi}{4} = 8 \left(-\frac{\sqrt{2}}{2} + i \frac{\sqrt{2}}{2} \right) = 4\sqrt{2}(-1+i); \\
 - \quad &\text{за } k = 1: \quad z_2 = 8 \operatorname{cis} \frac{5\pi}{4} = 8 \left(-\frac{\sqrt{2}}{2} - i \frac{\sqrt{2}}{2} \right) = 4\sqrt{2}(-1-i); \\
 - \quad &\text{за } k = 2: \quad z_3 = 8 \operatorname{cis} \frac{7\pi}{4} = 8 \left(\frac{\sqrt{2}}{2} - i \frac{\sqrt{2}}{2} \right) = 4\sqrt{2}(1-i);
 \end{aligned}$$

- за $k = 3$: $z_4 = 8 \operatorname{cis} \frac{9\pi}{4} = 8 \left(\frac{\sqrt{2}}{2} + i \frac{\sqrt{2}}{2} \right) = 4\sqrt{2} (1+i)$.

11. Ако је $k \in \mathbb{N}$, проверити да ли је $(1+i)^{4k}$ реалан, а $(1+i)^{4k+2}$ и ма-
гинаран број.
15. Модули комплексних бројева a, b, c , и d чине геометријску прогресију, а главне вредности њихових аргумента аритметичку.
Укупико је $a = \sqrt{2}$ и $d = 4i$, изразити те бројеве у тригономет-
ријском облику.

Решење: Нека је q количник геометријске прогресије коју чине модули датих бројева. Како је $|a| = \sqrt{2}$ први, а $|d| = 4$ четврти члан ове прогресије, биће $\left| \frac{d}{a} \right| = 2\sqrt{2} = q^3$, па је $q = \sqrt[3]{2}$. Одавде је $|b| = 2$, а $|c| = 2\sqrt{2}$. Нека је сада p разлика аритметичке прогресије коју чине аргументи датих бројева. Како је $\arg a = 0$ први, а $\arg d = \frac{\pi}{2}$ четврти члан ове прогресије, имамо

$$\arg d - \arg a = \frac{\pi}{2} = 3p,$$

па је $p = \frac{\pi}{6}$. Одавде је $\arg b = \frac{\pi}{6}$, а $\arg c = \frac{\pi}{3}$. Тригономет-
ријски облик ових бројева је:

$$a = \sqrt{2} \operatorname{cis} 0, b = 2 \operatorname{cis} \frac{\pi}{6}, c = 2\sqrt{2} \operatorname{cis} \frac{\pi}{3}, d = 4 \operatorname{cis} \frac{\pi}{2}.$$

16. Решити по $x \in \mathbb{R}$ једначину

$$\cos((1+2+\dots+n)x) + i \sin((1+2+\dots+n)x) = 1$$

 или

$$\cos \frac{n(n+1)}{2} x + i \sin \frac{n(n+1)}{2} x = \cos 2k\pi + i \sin 2k\pi,$$
- да је
- $$\frac{n(n+1)}{2} x = 2k\pi,$$
- што даје
- $$x = \frac{4k\pi}{n(n+1)}, \quad (k \in \mathbb{Z}).$$

14. Доказати идентитет:

$$\left(\frac{1+i \operatorname{tg} \theta}{1-i \operatorname{tg} \theta} \right)^n = \left(\frac{1+i \operatorname{tg} n\theta}{1-i \operatorname{tg} n\theta} \right),$$

где је $\theta \neq (2k+1)\frac{\pi}{2}$, $k \in \mathbb{Z}$, $\theta \in \mathbb{R}$ и $n \in \mathbb{N}$.

17. Ако су a, b и c комплексни бројеви, доказати једнакост:

$$a \operatorname{Im}\{\bar{b}c\} + b \operatorname{Im}\{\bar{c}a\} + c \operatorname{Im}\{\bar{a}b\} = 0.$$

$\tau_j, \omega \in \mathbb{R}$, што је и требало доказати.

Напомена: Испитати у ком смислу би се овај резултат могао да генералише.

23. Ако је $|a| = |b| = |c| = r$, при чему су a, b и c комплексни бројеви, доказати једнакост:

$$\left| \frac{ab+bc+ca}{a+b+c} \right| = r.$$

24. Дата је квадратна једначина:

$$az^2 + bz + c = 0,$$

где су a, b и c комплексни бројеви, $a \neq 0$ и $|a| \neq |c|$. Доказати да између коefицијената a, b и c постоји веза

$$|\bar{a}b - \bar{b}c| = |\bar{a}\bar{a} - \bar{c}\bar{c}|$$

ако је $|z_1| = 1$, где је z_1 један корен дате једначине.

25. Доказати да су за комплексне бројеве z_1 и z_2 следећи искази еквивалентни:

- a) i) $\arg z_1 = \arg z_2$;
- ii) $|z_1 - z_2| = ||z_1| - |z_2||$;
- iii) $|z_1 + z_2| = |z_1| + |z_2|$;
- iv) $|z_1||z_2| = z_1\bar{z}_2 = \bar{z}_1z_2$;
- v) $|z_1||z_2| = z_1|z_2|$.

- б) i) $|\arg z_1 - \arg z_2| = \pi$;
- ii) $|z_1 - z_2| = |z_1| + |z_2|$;
- iii) $|z_1 + z_2| = ||z_1| - |z_2||$;
- iv) $|z_1||z_2| = -z_1\bar{z}_2 = \bar{z}_1z_2$;
- v) $|z_1||z_2| = -z_1|z_2|$.

27. Да ли је тачна импликација

$$c > 0 \Rightarrow |a+b|^2 \leq (1+c)|a|^2 + \left(1+\frac{1}{c}\right)|b|^2$$

где су a и b комплексни, а c реалан број? Да ли се импликација може заменити еквиваленцијом?

28. Решити у скупу комплексних бројева једначину

$$z^4 - a = 0,$$

где је a комплексан број такав да је $6a + \bar{a} = -56 + i \cdot 40\sqrt{3}$,

Решење: Нека је $a = x + iy$; тада је $\bar{a} = x - iy$, па је

$$7x + i \cdot 5y = -56 + i \cdot 40\sqrt{3},$$

одакле је $7x = -56$ и $5y = 40\sqrt{3}$, или $x = -8$ и $y = 8\sqrt{3}$; према томе,

$$a = 8(-1 + i\sqrt{3}) = 16 \left(\cos \frac{2\pi}{3} + i \sin \frac{2\pi}{3} \right).$$

Задата једначина еквивалентна је једначини $z = \sqrt[4]{a}$, а њена решења су

$$z_k = 2 \left(\cos \frac{(3k+1)\pi}{6} + i \sin \frac{(3k+1)\pi}{6} \right),$$

где је $k \in \{0, 1, 2, 3\}$.

29. Доказати да су корени једначине

$$z^4 = i(z - 2i)^4$$

дати формулом

26. Ако је $A = x + y + z$, $B = x + \alpha'y + \alpha^2z$ и $C = x + \alpha^2y + \alpha'z$, где

су $x, y, z \in \mathbb{C}$ и $\alpha^3 = 1$, при чему је $\alpha \neq 1$, доказати једнакост

$$|A|^2 + |B|^2 + |C|^2 = 3(|x|^2 + |y|^2 + |z|^2).$$

Упућено: Применити $|z|^2 = z\bar{z}$ и доказати да α задовољава једнакости $1 + \alpha + \alpha^2 = 0$, $1 + \bar{\alpha} + \alpha^2 = 0$, $\alpha\bar{\alpha} = 1$ и $\bar{\alpha} = \alpha^2$.

18. Ако су a и b комплексни бројеви такви да је $|a| = |b| = 1$ и $ab + 1 \neq 0$, доказати да је $\frac{a+b}{1+ab}$ реалан број.

$$\begin{aligned} &= 2a\bar{a} + 2b\bar{b} \\ &= 2(|a|^2 + |b|^2). \end{aligned}$$

19. Одредити скуп A комплексних бројева z таквих да је
- $$|z| = \frac{1}{|z|} = |1 - z|.$$

Решење: Пре свега важи $|z| = \frac{1}{|z|} \Rightarrow |z|^2 = 1 \Rightarrow |z| = 1$. Сада је на основу услова задатка

$$|1 - z| = 1 \Rightarrow |1 - z|^2 = 1 \Rightarrow (1 - z)(1 - \bar{z}) = 1 \Rightarrow$$

$$\Rightarrow 1 - z - \bar{z} + z\bar{z} = 1 \Rightarrow z + \bar{z} = 1,$$

јер је $z\bar{z} = |z|^2 = 1$. То даље значи да је $2 \cdot \operatorname{Re}\{z\} = 1$, или $\operatorname{Re}\{z\} = \frac{1}{2}$, па је $\operatorname{Im}\{z\} = \pm \frac{\sqrt{3}}{2}$. Дакле,

$$A = \left\{ \frac{1}{2} - i \cdot \frac{\sqrt{3}}{2}, \frac{1}{2} + i \cdot \frac{\sqrt{3}}{2} \right\}.$$

20. Ако су a, b и c комплексни бројеви, доказати идентитетe:

a) $|a + b|^2 + |a - b|^2 = 2(|a|^2 + |b|^2);$

б) $|1 - \bar{a}b|^2 - |a - b|^2 = (1 + |ab|)^2 - (|a| + |b|)^2;$

в) $|a|^2 + |b|^2 + |c|^2 + |a + b|^2 + |b + c|^2 + |c + a|^2.$

Решење: а) За произвольне комплексне бројеве z и w важи: $z\bar{z} = |z|^2$, а за произвольне комплексне бројеве z и w важи:

$$\overline{z \pm w} = \bar{z} \pm \bar{w}.$$

Зато је:

$$\begin{aligned} &|a + b|^2 + |a - b|^2 = \\ &= (a + b) \cdot (\bar{a} + \bar{b}) + (a - b) \cdot (\bar{a} - \bar{b}) = \\ &= (a + b) \cdot (\bar{a} + \bar{b}) + (a - b) \cdot (\bar{a} - \bar{b}) = \\ &= a\bar{a} + b\bar{a} + a\bar{b} + b\bar{b} + a\bar{a} - b\bar{a} - a\bar{b} + b\bar{b} = \end{aligned}$$

21. Ако је

$$w = \frac{1}{a - b} (z + ab\bar{z} - a - b),$$

где су a, b и z комплексни бројеви, $a \neq b$ и $|a| = |b| = 1$, доказати да је $w^2 \leq 0$.

Решење: Да би важило $w^2 \leq 0$ потребно је и довољно да комплексан број w буде чисто имагинаран. Постмаграјмо због тога збир $w + \bar{w}$. Добија се:

$$2 \operatorname{Re}\{w\} = w + \bar{w} = \frac{1}{a - b} (z + ab\bar{z} - a - b) + \frac{1}{\bar{a} - \bar{b}} (z + ab\bar{z} - \bar{a} - \bar{b}).$$

Имајући у виду да је $a\bar{a} = b\bar{b} = 1$, сређивањем израза на десној страни једнакости налазимо да је $\operatorname{Re}\{w\} = 0$, чиме је доказ завршен.

22. Нека су $z_1, z_2, z_3 \in \mathbb{C}$, $|z_1| = |z_2| = |z_3| = 1$ и $z_1 z_2 z_3 \neq -1$ и нека је

$$w = \frac{z_1 + z_2 + z_3 + z_1 z_2 + z_2 z_3 + z_3 z_1}{1 + z_1 z_2 z_3}.$$

Доказати да је $w \in \mathbb{R}$.

Решење: Из услова $|z_1| = 1$ следи да $|z_1|^2 = 1$, тј. $z_1 \bar{z}_1 = 1$, па је $\bar{z}_1 = \frac{1}{z_1}$. Исто тако је и $\bar{z}_2 = \frac{1}{z_2}$ и $\bar{z}_3 = \frac{1}{z_3}$. Тада имамо:

$$\begin{aligned} \bar{w} &= \frac{\bar{z}_1 + \bar{z}_2 + \bar{z}_3 + \bar{z}_1 \bar{z}_2 + \bar{z}_2 \bar{z}_3 + \bar{z}_3 \bar{z}_1}{1 + \bar{z}_1 \bar{z}_2 \bar{z}_3} = \\ &= \frac{\frac{1}{z_1} + \frac{1}{z_2} + \frac{1}{z_3} + \frac{1}{z_1 z_2} + \frac{1}{z_2 z_3} + \frac{1}{z_3 z_1}}{1 + \frac{1}{z_1} \cdot \frac{1}{z_2} \cdot \frac{1}{z_3}} = \\ &= \frac{z_1 + z_2 + z_3 + z_1 z_2 + z_2 z_3 + z_3 z_1}{1 + z_1 z_2 z_3} = w, \end{aligned}$$

30. Дата је једначина:

$$\left(\frac{1+iz}{1-iz}\right)^n = A$$

где је n природан, а A дати комплексан број.

- a) Решити ову једначину.
б) Одредити услове које мора да задовољава број A да би сва решења једначине биле реална.

в) За $A = \frac{1}{2} + i\frac{\sqrt{3}}{2}$ и $n = 3$ израчунати решења дате једначине у алфебарском облику.

Решење: а) Из задате једнакости следије

$$\frac{1+iz}{1-iz} = \sqrt[n]{A},$$

тј. да разломак на левој страни једнакости може бити једнак било којој од n различитих вредности n -тог корена комплексног броја A . Решавањем по z сада се добија

$$z = \frac{\sqrt[n]{A} - 1}{i(\sqrt[n]{A} + 1)},$$

где, нагласимо поново, $\sqrt[n]{A}$ узима свих својих n различитих вредности, што значи да једначина има n различитих решења.

- б) Ради непосредног разликовања различитих решења представимо број A у тригонометријском облику $A = r(\cos \varphi + i \sin \varphi)$, и нека је

$$\varphi_k = \frac{\varphi + 2k\pi}{n} \quad (k = 0, 1, 2, \dots, n-1).$$

Сада решења једначине добијају облик

$$z_k = \frac{\sqrt[n]{r} \cos \varphi_k + i \sqrt[n]{r} \sin \varphi_k - 1}{-\sqrt[n]{r} \sin \varphi_k + i(\sqrt[n]{r} \cos \varphi_k + 1)} \quad (k = 0, 1, 2, \dots, n-1).$$

Разлађањем реалног и имагинарног дела добијамо

$$z_k = \operatorname{Re}\{z_k\} + i \frac{-(\sqrt[n]{r})^2 (\sin^2 \varphi_k + \cos^2 \varphi_k) + 1}{(\sqrt[n]{r})^2 (\sin^2 \varphi_k + \cos^2 \varphi_k) + 2\sqrt[n]{r} \cos \varphi_k + 1},$$

па услов $\operatorname{Im}\{z_k\} = 0$ омак даје

$$(\sqrt[n]{r})^2 = 1,$$

тј. $r = 1$ (направно, ове се ради о реалном n -том корену) што представља и потребан и доволjan услов да сва решења једначине буду реална.

31. Решити у скупу комплексних бројева једначину

$$\left(\frac{1+iz}{1-iz}\right)^n = \frac{1+i}{1-i}$$

ако је n природан број.

32. Показати да су сви корени једначине

$$\left(\frac{1+ix}{1-ix}\right)^n = \frac{1+ai}{1-ai},$$

где $n \in \mathbb{N}$ и $a \in \mathbb{R}$, реални и међусобно различити.

33. Решити једначину

$$z^n = z^{-m},$$

где је z комплексан број, а m и n природни бројеви.

Решење: Множењем једначине са z^m добија се еквивалентна једначина

$$z^{n+m} = 1,$$

чија су решења

$$z = \operatorname{cis} \frac{2k\pi}{n+m}, \quad k = 0, 1, \dots, n+m-1.$$

34. Решити у скупу \mathbb{C} једначине:

Документ је створен у PDF.js

227

- a) $\bar{z} = z^{n+1}$,
 б) $\overline{z^2} = z^n$,
- ако је n природан број.

38. Решити у скупу комплексних бројева систем једначина:

$$\begin{aligned} z_1 + z_2 + z_{12} \bar{z} &= 2 + 2i, \\ z_1 \operatorname{cis} \frac{\pi}{4} + z_2 \operatorname{cis} \left(-\frac{\pi}{4}\right) &= 0. \end{aligned}$$

35. Решити једначину

$$(\bar{z})^m = az^n,$$

где су m и n природни, а a комплексан број.

39. Ако је $a = \varepsilon + \varepsilon^4$, $b = \varepsilon^2 + \varepsilon^3$, $\varepsilon = \cos \frac{2\pi}{5} + i \sin \frac{2\pi}{5}$, доказати да је:

$$a + b = -1, \quad ab = -1$$

и на основу тога израчунати $\cos \frac{2\pi}{5}$. Доказати да је ε решење једначине

$$x^{16} + x^9 + x^4 + x + 1 - \sqrt{5} = 0.$$

36. Решити једначину

$$(2 + a)^n = (2 - a)^n,$$

где је a комплексан, а n природан број.

40. Користећи решења једначине

$$z^5 - 1 = 0$$

одредити $\cos \frac{2\pi}{5}$ и $\sin \frac{2\pi}{5}$.

Решење: Решења биномне једначине $z^5 - 1 = 0$ одређена су изразима који дају све вредности пегог корена (комплексног) броја 1:

$$z_k = \cos \frac{2k\pi}{5} + i \sin \frac{2k\pi}{5}, \quad k = 0, 1, 2, 3, 4.$$

При том је очигледно да комплексни бројеви z_1, z_2, z_3 и z_4 леже у различитим квадрантима комплексне равни, а број

$$z_1 = \cos \frac{2\pi}{5} + i \sin \frac{2\pi}{5}$$

у првом квадранту. Уочимо сада да је

$$z^5 - 1 = (z - 1)(z^4 + z^3 + z^2 + z + 1)$$

и потражимо решења симетричне једначине четвртог степена

$$z^4 + z^3 + z^2 + z + 1 = 0;$$

ако једначину представимо у еквивалентном облику

$$z^2 + z + 1 + \frac{1}{z} + \frac{1}{z^2} = 0$$

и уведемо нову променљиву

$$z + \frac{1}{z} = t,$$

она добија облик квадратне једначине

$$i^2 + i - 1 = 0.$$

Решавањем последње једначине и враћањем стваре налазимо сва решења једначине четвртог степена; међу њима z_1 је онај број који се налази у првом квадранту комплексне равни, а то је

$$z_1 = \frac{\sqrt{3}-1}{4} + i \frac{\sqrt{10+2\sqrt{5}}}{4}.$$

Тиме су, упоређивањем реалних и имагинарних делова, одређене и вредности $\cos \frac{2\pi}{5}$ и $\sin \frac{2\pi}{5}$.

41. Ако је

$$\varepsilon^{2n} = 1 \quad (\varepsilon \in \mathbb{C})$$

и

$$z = 1 + \varepsilon + \dots + \varepsilon^{n-1},$$

одредити број z .

РЕШЕЊЕ: Како је $\varepsilon^{2n} - 1 = (\varepsilon^n - 1)(\varepsilon^n + 1) = 0$,

имамо следеће могућности.

1⁰ $\varepsilon = 1$. Тада је $z = n$.

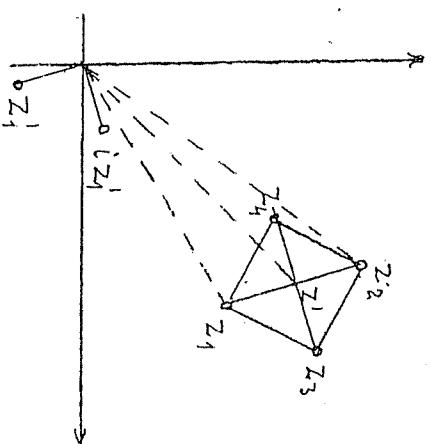
2⁰ $\varepsilon \neq 1$. Разликујемо следеће случајеве:

- i) $\varepsilon^n + 1 \neq 0$; тада је $\varepsilon^n - 1 = 0$, па је $z = \frac{\varepsilon^n - 1}{\varepsilon - 1} = 0$;

- ii) $\varepsilon^n + 1 = 0$; тада је $\varepsilon^n = -1$, односно $\varepsilon = \operatorname{cis} \frac{\pi+2k\pi}{n}$,

$k = 0, 1, \dots, n-1$, па је

$$z = \frac{\varepsilon^n - 1}{\varepsilon - 1} = \frac{-2}{\varepsilon - 1} = \frac{-2}{\operatorname{cis} \frac{\pi+2k\pi}{n} - 1} =$$



ште дужи $z_1 z_2$, тј. тачка пресека дијагонала паралелограма одређеног паром странница Oz_1 и Oz_2 , дат изразом

$$z' = \frac{z_1 + z_2}{2}.$$

Такође, број z'_1 чији су модуло и аргумент одређени дужином и положајем дужи $z'_1 z_1$ дат је са

$$z'_1 = z_1 - z' = \frac{z_1 - z_2}{2}$$

(зашто?). Како се дужи $z'_1 z_3$, односно $z'_1 z_4$, добијају ротацијом дужи $z'_1 z_1$ за угао $\frac{\pi}{2}$, односно $\frac{3\pi}{2}$ (што одговара множенju комплекслог бројем i , односно $i^3 = -i$), налазимо:

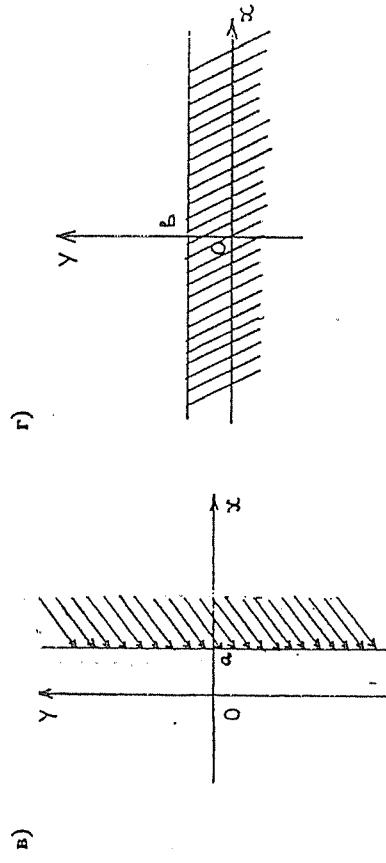
42. Ако су z_1 и z_2 комплексни бројеви који одговарају супротним темнима неког квадрата у комплексној равни, одредити комплексне бројеве z_3 и z_4 који одговарају осталим темнима.

РЕШЕЊЕ: Имајући у виду геометријску интерпретацију основних операција у скупу (попу) \mathbb{C} видимо да је број z' који је среди-

$$\begin{aligned} z_3 &= z' + iz'_1 = \frac{z_1 + z_2}{2} + i \frac{z_1 - z_2}{2}, \\ z_4 &= z' - iz'_1 = \frac{z_1 + z_2}{2} - i \frac{z_1 - z_2}{2}. \end{aligned}$$

43. Ако су z_1 и z_2 комплексни бројеви такви да је $|z_1 + z_2| = |z_1 - z_2|$, $z_2 \neq 0$,

доказати да је $i \cdot \frac{z_1}{z_2}$ реалан број.

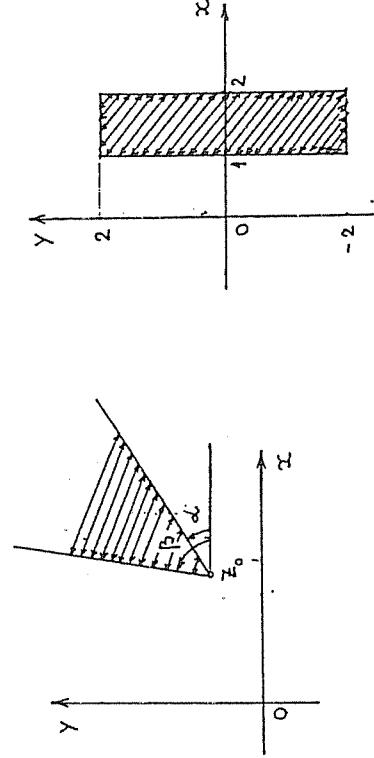


44. Представити следеће скупове комплексних бројева у комплексној равни:

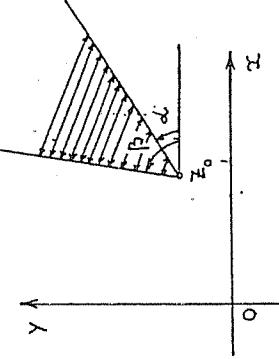
- a) $\{z : |z - z_0| < r\}; \quad \text{d)} \quad \{z : \alpha < \arg(z - z_0) < \beta\};$
- b) $\{z : |z - z_0| \geq r\}; \quad \text{e)} \quad \{z : 1 < \operatorname{Re}\{z\} < 2, |\operatorname{Im}\{z\}| < 2\};$
- c) $\{z : \operatorname{Re}\{z\} > a\}; \quad \text{f)} \quad \left\{ z : \left| \frac{\pi}{2} - \arg z \right| < \frac{\pi}{4} \right\}.$
- r) $\{z : \operatorname{Im}\{z\} \leq b\};$

Резултат: Тражени скупови тачака су шрафирание области у комплексној равни.

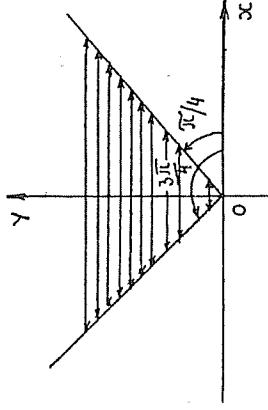
h)



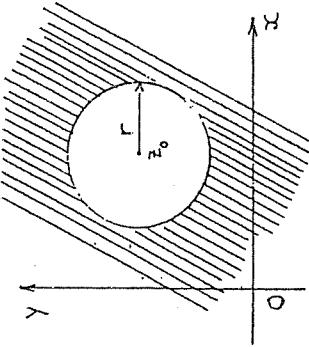
i)



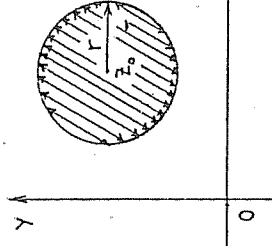
e)



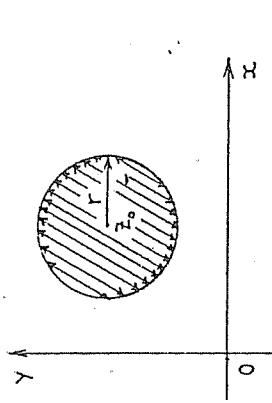
j)



a)



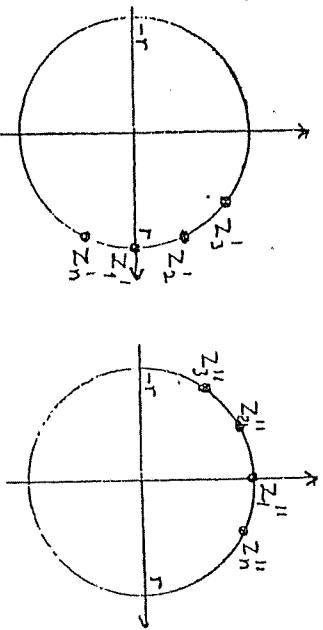
b)



45. У круг задат једначином
- $$|z - a - bi| = r \quad (a, b \in \mathbb{R}),$$
- уписан је правилан n -тоугао чије једно теме лежи у тачки
- $$z_1 = a + (b + r)i.$$
- Одредити остале темена z_k , $k \in \{2, 3, \dots, n\}$.

Решење: Јасно је да се ради о кругу полупречника r са центром у тачки $a + bi$, као и да се тачка z_1 налази на вертикални постављеној кроз центар круга, и то изнад центра. Приметимо да све комплексне вредности n -тог корена реалног броја r^n такође представљају темена правилног n -тоугла, али оног чије се једно теме налази у тачки која одговара реалном броју r . Означимо његова темена са z'_k , па је очигледно

$$z'_k = r \left(\cos \frac{2(k-1)\pi}{n} + i \sin \frac{2(k-1)\pi}{n} \right), \quad k = 1, 2, \dots, n.$$



46. Ако су z_1, z_2 и z_3 темена једнakoстраничног троугла у комплексној равни, доказати да важи једнакост:
- $$z_1^2 + z_2^2 + z_3^2 = z_1 z_2 + z_2 z_3 + z_3 z_1.$$
47. Доказати да је скуп свих комплексних бројева за које је $\frac{1}{z} + \frac{1}{\bar{z}} \leq 2$ идентичан скупу свих комплексних бројева за које је $\left|z - \frac{1}{z}\right| \geq \frac{1}{2}$, при чему је $z \neq 0$.
- Решење:** Задатак се своди на доказивање еквивалентности ових логарифмичних релација скупова тачака у комплексној равни:
- $$\left|z - \frac{1}{z}\right| \geq \frac{1}{2} \Leftrightarrow \left|z - \frac{1}{z}\right|^2 \geq \frac{1}{4} \Leftrightarrow$$
- $$\Leftrightarrow \left(z - \frac{1}{z}\right) \left(\bar{z} - \frac{1}{\bar{z}}\right) \geq \frac{1}{4} \Leftrightarrow \bar{z} - \frac{1}{\bar{z}}(z + \bar{z}) + \frac{1}{4} \geq \frac{1}{4} \Leftrightarrow$$
- $$\Leftrightarrow \bar{z}z \geq \frac{1}{2}(z + \bar{z}) \Leftrightarrow 2 \geq \frac{z + \bar{z}}{\bar{z}z} \Leftrightarrow \frac{1}{z} + \frac{1}{\bar{z}} \leq 2.$$
- Дакле, у питању су идентични скупови тачака у комплексној равни. Тада скуп скициран је на слици.

Да би се бројеви z'_k довели у положај бројева z_k , треба урадити две ствари: извршити ротацију слике за угао $\frac{\pi}{2}$ (што се почиње множењем са i), а затим извршити трансформацију слике тако да се центар круга нађе у тачки $a + bi$ (додавањем свим бројевима броја $a + bi$).

Нека је зато

$$z'' = iz' = r \left(-\sin \frac{2(k-1)\pi}{n} + i \cos \frac{2(k-1)\pi}{n} \right).$$

Сада је

$$z_k = z''_k + a + bi = a - r \sin \frac{2(k-1)\pi}{n} + i(b + r \cos \frac{2(k-1)\pi}{n}),$$

где је $k = 1, 2, \dots, n$.

био реалан број мора бити $\arg w = k\frac{\pi}{2}$, где је k чео број. Ово је еквивалентно са $\Im\{w\} = 0 \vee \Re\{w\} = 0$. Како је за $iz + 1 \neq 0$, тј. $z \neq i$

$$\begin{aligned} w &= \frac{(z-i-1)(-i\bar{z}+1)}{|iz+1|^2} = \frac{-i|z|^2 - \bar{z} + i\bar{z} + z - i - 1}{|iz+1|^2} = \\ &= \frac{y-1}{|iz+1|^2} + \frac{x+2y-1-(x^2+y^2)}{|iz+1|^2} i, \end{aligned}$$

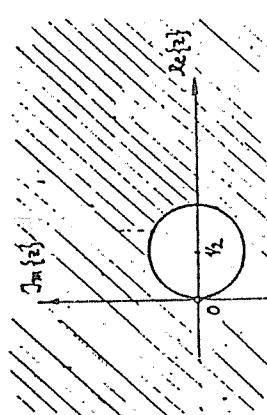
бидеју $y-1=0$ в $x^2+y^2-x-2y+1=0$, исти, коначно:

$$(y=1 \vee \left(x-\frac{1}{2}\right)^2+(y-1)^2=\frac{1}{4}) \wedge z \neq i.$$

Тај скуп тачака приказан је на слици.

48. Проверити да ли важи еквиваленција

$$\operatorname{Re}\left\{\frac{1}{1-z}\right\} < \frac{1}{2} \Leftrightarrow |z| > 1?$$



49. Ако су $a, z \in \mathbb{C}$ и $|a| < 1$, доказати да важи импликација:

$$\left| \frac{z-a}{1-\bar{a}z} \right| > 1 \Rightarrow |z| > 1.$$

Да ли важи обратна импликација?

Упутство: Поти од идентитета:

$$\left(\cos \frac{2\pi}{3} + i \sin \frac{2\pi}{3} \right)^n = \left(\frac{1}{2} + i \frac{\sqrt{3}}{2} \right)^n$$

52. Ако је $n \in \mathbb{N}$, израчунати суме:
- $S_1 = \binom{n}{1} - 3 \binom{n}{3} + 3^2 \binom{n}{5} - 3^3 \binom{n}{7} + \dots$
 - $S_2 = 1 - 3 \binom{n}{2} + 3^2 \binom{n}{4} - 3^3 \binom{n}{6} + \dots$

Резултат: $A = \{(x, 0) \mid x \in \mathbb{R}\} \cup \left\{(-\frac{1}{2}, y) \mid 0 < |y| < \frac{\sqrt{3}}{2}, y \in \mathbb{R}\right\}$.

53. Службени се разлојем израза $(1+i)^n$, где је $n \in \mathbb{N}_0$, доказати једнакости
- $$\sum_{k=0}^{[(n-1)/2]} (-1)^k \binom{n}{2k} = \sqrt{2^n} \cos \frac{n\pi}{4},$$

51. Одредити све комплексне бројеве z такве, да је $\left(\frac{z-i-1}{iz+1}\right)^2$ реалан број.

РЕШЕЊЕ: Нека је $w = \frac{z-i-1}{iz+1}$, при чemu је $z = x+iy$. Да би w^2

$$\sum_{k=0}^{[(n-1)/2]} (-1)^k \binom{n}{2k+1} = \sqrt{2^n} \sin \frac{n\pi}{4}.$$

54. Сумирати изразе:

$$A = 1 + \binom{n}{1} \cos \theta + \binom{n}{2} \cos 2\theta + \dots + \binom{n}{n} \cos n\theta;$$

$$B = \binom{n}{1} \sin \theta + \binom{n}{2} \sin 2\theta + \dots + \binom{n}{n} \sin n\theta.$$

55. Израчунати збир

$$S_n = 1 + \frac{\sin x}{\sin x} + \frac{\sin 2x}{\sin^2 x} + \dots + \frac{\sin nx}{\sin^n x},$$

где је x реалан број и $x \neq k\pi$ ($k \in \mathbb{Z}$)..

56. Доказати да за сваки природан број n важи импликација

$$z + \frac{1}{z} = 2 \cdot \cos t \Rightarrow z^n + \frac{1}{z^n} = 2 \cdot \cos nt$$

у којој је z комплексан, а t реалан број.

Решење: Доказ ће бити спроведен применом принципа математичке индукције. За $n = 1$ и $n = 2$ тврђење је очигледно тачно. Нека је тврђење тачно и за две узастопне вредности $n = k - 1$ и $n = k$. Тада је

$$\left(z + \frac{1}{z^k} \right) \cdot \left(z + \frac{1}{z} \right) = 2 \cdot \cos kt \cdot 2 \cdot \cos t,$$

или

$$z^{k+1} + \frac{1}{z^{k+1}} + z^{k-1} + \frac{1}{z^{k-1}} = 2 \cdot (\cos(k+1)t + \cos(k-1)t),$$

дакле следује да је $z^{k+1} + \frac{1}{z^{k+1}} = 2 \cdot \cos(k+1)t$ (јер је по ин-

дуктивној хипотези $z^{k-1} + \frac{1}{z^{k-1}} = 2 \cdot \cos(k-1)t$). То значи да је

тврђење тачно и за $n = k + 1$, па, према томе, и за сваки природан број n , што је и требало доказати.

57. Решити по $x \in \mathbb{R}$ једначину

$$\prod_{k=1}^n (\sin kx + i \cos kx) = 1.$$

Решење: Како је

$$\sin kx + i \cos kx = i(\cos kx - i \sin kx) = i \operatorname{cis}(-kx),$$

било

$$\prod_{k=1}^n (\sin kx + i \cos kx) = \prod_{k=1}^n i \operatorname{cis}(-kx) =$$

$$i^n \cdot \operatorname{cis}\left((1+2+\dots+n)x\right) = \operatorname{cis}\frac{n\pi}{2} \cdot \operatorname{cis}\left(-\frac{x(n+1)}{2}\right) = 1 = \operatorname{cis}2\pi,$$

где је $t \in \mathbb{Z}$. Сада је $nt - xn(n+1) = 4\pi t$, па је, коначно

$$x = \frac{\pi(n-4t)}{n(n+1)}, \quad t \in \mathbb{Z}.$$

58. Одредити све пеле бројеве n такве да једнакост:

$$(\sin \theta + i \cos \theta)^n = \sin n\theta + i \cos n\theta$$

важи за свако реално θ .

Решење: Множењем лате једнакости са i^3 добија се еквивалентна једнакост

$$(\cos \theta - i \sin \theta)^n = i^{3n} \sin n\theta + i^{3n+1} \cos n\theta,$$

или, применом Moivre-ове формулe

$$\cos n\theta - i \sin n\theta = i^{3n+1} \cos n\theta + i^{3n} \sin n\theta.$$

Да би ова једнакост (еквивалентна полазној) била идентитет, тј. важила за свако θ , очигледно је потребно и доволно да буде $3n + 1 = 4k$, $k \in \mathbb{Z}$, што је могућно када је n елемент скупа $\{-3, 1, 5, 9, \dots\}$, тј. $n = 4m + 1$, $m \in \mathbb{Z}$.

ГЛАВА 5.

ПОЛИНОМИ
И

РАЦИОНАЛИЕ ФУНКЦИЈЕ

5. 1. ПОЛИНОМИ

1.

Одредити количник и остатак који се добијају делињем полинома $P(x) = x^3 + x^2 + 2x + 3$ биномом $x - 2$.

Решење 1: Имамо:

$$\begin{array}{r} (x^3 + x^2 + 2x + 3) : (x - 2) = x^2 + 3x + 8. \\ \hline -x^3 + 2x^2 \\ \hline = 3x^2 + 2x + 3 \\ \hline -3x^2 + 6x \\ \hline = 8x + 3 \\ \hline -8x + 16 \\ \hline = 19 \end{array}$$

Дакле, количник је полином $x^2 + 3x + 8$, а остатак је једнак 19.

Решење 2: Применом Нортег-овог поступка имамо:

$$\begin{array}{r|rrrr} 2 & 1 & 1 & 2 & 3 \\ \hline 1 & 2 \cdot 1 + 1 = 3 & 2 \cdot 3 + 2 = 8 & 2 \cdot 8 + 3 = 19 \end{array}$$

тј.

$$P(x) = (x - 2)(x^2 + 3x + 8) + 19,$$

па је количник $x^2 + 3x + 8$, а остатак 19.

2. Дат је полином $P(x) = x^3 - x^2 + x$. Израчунати $P(1 + 2i)$.

Решење: Према Везоул-овој теореми тражена вредност једнака је остатку при дележу полинома $P(x)$ биномом $x - (1 + 2i)$. Применимо Нортег-ов поступак:

$$\begin{array}{r|rrrr} 1 + 2i & 1 & -1 & 1 & 0 \\ \hline 1 & (1+2i)-1=2i & (1+2i)\cdot 2i+1=-3+2i & (1+2i)(-3+2i)=-7-4i \end{array}$$

Према томе, добили смо вредност полинома

$$P(1 + 2i) = -7 - 4i.$$

3. За које је реалне вредности броја P реални полином делив биномом $x+1$?

$$P(x) = x^3 + p^2x^2 + px - 5$$

Решење 1: Деобом полинома $P(x)$ датим биномом добија се да је

$$\frac{P(x)}{x+1} = x^2 + (p^2 - 1)x - p^2 + p + 1 + \frac{p^2 - p - 6}{x+1}.$$

Услов делиљивости своди се на $p^2 - p - 6 = 0$, односно $p \in \{-2, 3\}$.

Решење 2: Полином $P(x)$ делнив је биномом $x+1$ (према Bezout-овoj теореми) ако се анулира за $x = -1$, тј. ако је $P(-1) = 0$.

Како је

$$P(-1) = (-1)^3 + p^2 \cdot (-1)^2 + p \cdot (-1) - 5 = p^2 - p - 6,$$

решавањем једначине $p^2 - p - 6 = 0$ добијамо тражене вредности

$$p_1 = -2, \quad p_2 = 3.$$

4. Наки реалне факторе полинома

$$P(x) = x^4 + 1.$$

Решење 1: Како је $P(x)$ полином четвртог степена, можемо га полинома одређујемо решавањем једначине

$$P(x) = x^4 + 1 = 0,$$

тј.

$$x^4 = -1 \Rightarrow x = \sqrt[4]{-1} = \text{cis } \frac{\pi + 2k\pi}{4}, \quad k = 0, 1, 2, 3.$$

За конкретне вредности k добијамо следеће корене:

$$x_0 = \text{cis } \frac{\pi}{4},$$

6. Реални полином

$$x_1 = \text{cis } \frac{3\pi}{4} = \text{cis } \pi \cdot \text{cis } \left(-\frac{\pi}{4} \right) = -\text{cis } \left(-\frac{\pi}{4} \right),$$

$$x_2 = \text{cis } \frac{5\pi}{4} = \text{cis } \pi \cdot \text{cis } \frac{\pi}{4} = -\text{cis } \frac{\pi}{4},$$

$$x_3 = \text{cis } \frac{7\pi}{4} = \text{cis } 2\pi \cdot \text{cis } \left(-\frac{\pi}{4} \right) = \text{cis } \left(-\frac{\pi}{4} \right).$$

Приметимо да је $x_2 = \overline{x_1}$ и $x_3 = \overline{x_0}$. Ако ово заменимо у факто-ризацију, имамо

$$\begin{aligned} P(x) &= (x - x_0)(x - x_1)(x - \overline{x_1})(x - \overline{x_0}) = \\ &= (x^2 - (x_0 + \overline{x_0})x + x_0 \overline{x_0})(x^2 - (x_1 + \overline{x_1})x + x_1 \overline{x_1}). \end{aligned}$$

Како је

$$x_0 + \overline{x_0} = 2 \cos \frac{\pi}{4} = \sqrt{2}$$

и

$$x_0 \overline{x_0} = 1,$$

односно

$$x_1 + \overline{x_1} = -\sqrt{2}$$

и

$$x_1 \overline{x_1} = 1,$$

добијамо

$$P(x) = (x^2 - \sqrt{2}x + 1)(x^2 + \sqrt{2}x + 1).$$

Решење 2: Уколико погодно групишемо сабирке, добићемо да је

$$\begin{aligned} P(x) &= x^4 + 1 = x^4 + 2x^2 + 1 - 2x^2 = (x^2 + 1)^2 - (\sqrt{2}x)^2 = \\ &= (x^2 - \sqrt{2}x + 1)(x^2 + \sqrt{2}x + 1). \end{aligned}$$

Приметимо да се полиноми $x^2 - \sqrt{2}x + 1$ и $x^2 + \sqrt{2}x + 1$ не могу да факторишу у потпуу реалних бројева.

5. Наки реалне факторе полинома $P(x) = x^{2n} + 1$, ($n \in \mathbb{N}$).

$$\text{Резултат: } P(x) = \prod_{k=0}^{n-1} (x^2 - 2x \cos \frac{2k+1}{2n}\pi + 1).$$

изразити као полином по променљивој $x - 2$.

Решење 1: Приметимо да је водећи коефицијент полинома $P(x)$

једница, па имамо

$$P(x) = (x - 2)^4 + a_1(x - 2)^3 + a_2(x - 2)^2 + a_3(x - 2) + a_4.$$

Степенованим и сређиваним добијамо

$$\begin{aligned} P(x) &= x^4 + (-8 + a_1)x^3 + (24 - 6a_1 + a_2)x^2 + \\ &+ (-32 + 12a_1 - 4a_2 + a_3)x + 16 - 8a_1 + 4a_2 - 2a_3 + a_4; \end{aligned}$$

изједначавањем са одговарајућим кофицијентима полинома $P(x)$

добијамо

$$\begin{aligned} -8 + a_1 &= -5, \\ 24 - 6a_1 + a_2 &= 6, \\ -32 + 12a_1 - 4a_2 + a_3 &= -1, \\ 16 - 8a_1 + 4a_2 - 2a_3 + a_4 &= 7. \end{aligned}$$

Решавањем овог система линеарних једначина добијамо решење

$$a_1 = 3, a_2 = 0, a_3 = -5, a_4 = 5,$$

па је

$$P(x) = (x - 2)^4 + 3(x - 2)^3 - 5(x - 2) + 5.$$

Решење 2: Вишеструка примена Horner-овог поступка доводи до:

$$\begin{array}{c|ccccc} 2 & 1 & -5 & 6 & -1 & 7 \\ \hline 1 & -3 & 0 & -1 & 5 \\ 1 & -1 & -2 & -5 \\ 1 & 1 & 0 \\ \hline 1 & 3 \end{array}$$

па је

$$P(x) = (x - 2)^4 + 3(x - 2)^3 - 5(x - 2) + 5.$$

7. Реални полином

$$P(x) = x^3 - 3x^2 + 4x + 1$$

изразити као полином по променљивој $x - 1$.

Резултат: $a = -2, b = -5, c = 6.$

9. Оредити кофицијенте a, b и c тако да реалан полином

$$P(x) = x^3 + ax^2 + bx + c$$

буде делив биномима $x - 1$ и $x + 2$, а при деоби са $x - 4$ даје остатак 18.

10. Оредити количник и остатак при дељењу полинома

$$P(x) = 2x^5 + x^4 + x^2 + 2x + 2$$

полиномом $Q(x) = 2x^2 + 1$ ако су $P(x)$ и $Q(x)$ полиноми над пољем $GF(3)$.

Решење: Имамо

8. Дат је полином $P(x) = x^5 - 209x + 56$ над пољем рационалних бројева \mathbb{Q} . Ако се зна да $P(x)$ има реалне коре x_1 и $\frac{1}{x_1}$, факторизати $P(x)$ над \mathbb{Q} .

Решење: Поделимо полином $P(x)$ са $(x - x_1) \cdot \left(x - \frac{1}{x_1}\right) = x^2 - \lambda x + 1$, где је $\lambda = x_1 + \frac{1}{x_1}$. Количник је једнак $x^3 + \lambda x^2 + (\lambda^2 - 1)x + (\lambda^3 - 2\lambda)$, а остава так $(\lambda^4 - 3\lambda^2 - 208)x + \lambda^3 - 2\lambda - 56$. Уколико се остатак изједначи са нулом, добијају се једначине

$$\begin{aligned} \lambda^4 - 3\lambda^2 - 208 &= 0, \\ \lambda^3 - 2\lambda - 56 &= 0, \end{aligned}$$

чије заједничке корене треба одредити. Ако другу једначину помножимо са λ (очигледно је $\lambda \neq 0$) и одузмемо од прве, добијамо $\lambda^2 - 56\lambda + 208 = 0$.

Решења ове једначине су $\lambda_1 = 4$ и $\lambda_2 = 52$, од којих само $\lambda = 4$ задовољава обе једначине, па је, најзад

$$P(x) = (x^2 - 4x + 1)(x^3 + 4x^2 + 15x + 56).$$

$$\begin{aligned}
 & (2x^5 + x^4 - x^2 + 2x + 2) : (2x^2 + 1) = x^3 + 2x^2 + x + 1 \\
 & = \frac{2x^5 + x^3}{x^4 - x^3 + x^2 + 2x + 2} \quad (\text{у GF}(3) \text{ је } 1=2 \cdot 2 \text{ и } -1=2) \\
 & \quad - 2 \cdot 2x^4 + 2x^3 + x^2 + 2x + 2 \\
 & \quad - 2 \cdot 2x^4 + 2x^2 \\
 & \quad = 2x^3 - x^2 + 2x + 2 \quad (\text{у GF}(3) \text{ је } -1=2) \\
 & = 2x^3 + 2x^2 + 2x + 2 \\
 & \quad - 2x^3 + x \\
 & \quad = x+1
 \end{aligned}$$

Па је количник $x^3 + 2x^2 + x + 1$, а остатак $x + 1$.

12. Нека су редом A , B и C остатци при дељењу полинома P , дефинисаног над пољем F , полиномима $s-a$, $s-b$ и $s-c$, где је $s = (0, 1, 0, \dots)$, а a, b и c полиноми који одговарају међусобно различитим елементима поља F . Одредити остатак при дељењу полинома P полиномом $(s-a)(s-b)(s-c)$.

13. а) Доказати да се сваки полином $P(x)$ може приказати у облику $P(x) = xR(x^2) + Q(x^2)$, где су $Q(t)$ и $R(t)$ полиноми по t .
- б) Напомена: Показати да се тврђење а) може да употреби:
- Резултат: б) Остатак је $xR(-1) + Q(-1)$.

14. Одржати највећи заједнички делилац (НЗД) полинома $P(x)$ и $Q(x)$ уколико је:
- а) $P(x) = x^5 + x^4 - x^3 - 3x^2 - 3x - 1$ и $Q(x) = x^4 - 2x^3 - x^2 - 2x + 1$;
- б) $P(x) = x^4 + x^3 - 3x^2 - 4x - 1$ и $Q(x) = x^3 + x^2 - x - 1$.
- Решење: а) Прикнимо Еуклидов алгоритам. Ако полином $P(x)$ поделимо полиномом $Q(x)$, добијамо остатак $2R(x)$ где је $R(x) = 3x^3 + x^2 + x - 2$.
- Сада, због једноставнијег рачуна, делимо полином $3Q(x)$ полиномом $R(x)$ и добијамо остатак $-\frac{5}{3}R_1(x)$, где је $R_1(x) = x^2 + x + 1$.
- Уколико поделимо полином $R(x)$ полиномом $R_1(x)$, добијамо количник $3x - 2$, а остатак је једнак нули. Дакле

11. Нека су r_a и r_b остатци при дељењу реалног полинома $P(x)$ са $x-a$, односно $x-b$, где је $a \neq b$. Колики је остатак при дељењу $P(x)$ са $(x-a)(x-b)$?

Решење: Моражу бити задовољене следеће једнакости:

$$\begin{aligned}
 P(x) &= q(x)(x-a)(x-b) + mx + n, & (1) \\
 P(x) &= q_a(x)(x-a) + r_a, & (2) \\
 P(x) &= q_b(x)(x-b) + r_b. & (3)
 \end{aligned}$$

За $P(a)$ из (1) и (2) добијамо

$$ma + n = r_a,$$

а за $P(b)$ из (1) и (3)

$$mb + n = r_b.$$

Решавајући систем једначина по m и n добијамо

$$m = \frac{r_a - r_b}{a - b}, \quad n = \frac{ar_a - br_b}{a - b},$$

па је остатак при дељењу $P(x)$ са $(x-a)(x-b)$ једнак

$$\frac{x-b}{a-b}r_a + \frac{x-a}{b-a}r_b.$$

$$\text{NZD}(P, Q) = R_1(x) = x^2 + x + 1.$$

б) $\text{NZD}(P, Q) = x + 1.$

15. Определи реалне бројеве a и b тако да $x_1 = 1 + i$ буде корен једначине $x^4 + 2x^3 + 3x^2 + ax + b = 0$, а затим решити тако добијену једначину.

Решење 1: Како је $x_1 = 1 + i$ корен датог полинома, то је и $x_2 = 1 - i$ такође његов корен. Сада је полином делив фактором

$$(x - x_1)(x - x_2) = x^2 - (x_1 + x_2)x + x_1 x_2 = x^2 - 2x + 2,$$

па како је

$$\frac{x^4 + 2x^3 + 3x^2 + ax + b}{x^2 - 2x + 2} = x^2 + 4x + 9 + \frac{(a+10)x + (b-18)}{x^2 - 2x + 2},$$

следује да је остатак једнак нули, тј. $a = -10$ и $b = 18$. До престалих нула сада се лако долази и оне су $x_{3,4} = -2 \pm i\sqrt{5}$.

Решење 2: Заменом вредности $x_1^2 = 2i$, $x_1^3 = -2 + 2i$ и $x_1^4 = -4$ у дату једначину добија се идентитет

$$-4 - 4 + 4i + 6i + a + ai + b = 0,$$

одакле се добија систем једначина

$$a + b = 8,$$

$$a + 10 = 0,$$

чије је решење $a = -10$, $b = 18$. Сада, са најеним вредностима за a и b , није тешко опредити квадратне факторе полинома и његове престале нуле.

16. Определи реалне бројеве a и b тако да $x = i$ буде корен једначине

$$x^4 + 4x^3 + ax^2 + bx + 5 = 0,$$

а затим решити тако добијену једначину.

Резултат: $a = 6$, $b = 4$; престали корени су $-i$, $-2 - i$ и $-2 + i$.

17. Дата је једначина

$$z^4 + z^3 + 2z^2 + 2z + 4 = 0.$$

Решити дату једначину ако се зна да она има један комплексан корен чији је реални део једнак имагинарном делу.

Решење: Нека је та комплексна нула $a + ia$, где је $a \in \mathbb{R}$. Тада постоји још једна (ној конјугована) комплексна нула $a - ia$. По Bezout-овој теореми дати полином делив је без остатка произвodom:

$$(z - a - ia)(z - a + ia) = (z - a)^2 + a^2 = z^2 - 2az + 2a^2.$$

Како се дележем добија

$$\begin{aligned} z^4 + z^3 + 2z^2 + 2z + 4 &= (z^2 - 2az + 2a^2)(z^2 + z(2a + 1) + 2(a^2 + a + 1)) + \\ &\quad + [(2z(a + 1))^2 - 4(a + 1)(a^3 + a - 1)], \end{aligned}$$

неопходно је да буде $a = -1$. Тада је кофицијент једнак $z^2 - z + 2$,

његове нуле су $z_{3,4} = \frac{1}{2} \pm i\frac{\sqrt{7}}{2}$ и то су преостале нуле датог полинома.

18. Нека је познато да једначина

$$x^5 - 2x^4 + 2x^2 - 4 = 0$$

има комплексни корен чији је аргумент $\pi/4$. Опредити тај корен.

Решење: Нека је корен дате једначине $x_1 = \rho \operatorname{cis} \frac{\pi}{4}$. Тада је:

$$\rho^5 \operatorname{cis} \frac{5\pi}{4} - 2\rho^4 \operatorname{cis} \pi + 2\rho^2 \operatorname{cis} \frac{\pi}{2} - 4 = 0,$$

па је

$$\rho^5 \left[-\frac{\sqrt{2}}{2} - i\frac{\sqrt{2}}{2} \right] + 2\rho^4 + 2\rho^2 i - 4 = 0.$$

Ова једначина разбија се на:

$$-\frac{\sqrt{2}}{2}\rho^5 + 2\rho^4 - 4 = 0,$$

$$-\frac{\sqrt{2}}{2}\rho^5 + 2\rho^2 = 0.$$

Решавањем друге једначине добијају се могућна решења $\rho = 0$ и

$$\rho^3 = \frac{4}{\sqrt{2}}, \quad \text{tj. } \rho = \sqrt[3]{2}, \quad \text{а последње решење задовољава и попазну једначину. Дакле, тражено решење је}$$

$$x_1 = 1 + i.$$

Решење: Очигледно је да је $c = 1$, па су a и b нуле полинома $x^2 + x - 2$.
Број c . Одредити полином другог степена $P(x)$ за који је $P(c) = c$,
 $P(a) = b$ и $P(b) = a$ и доказати да је полином $P(P(x)) - x$ делив
полиномом $x^3 + x^2 - 2$.

Решење: Очигледно је да је $c = 1$, па су a и b нуле полинома
 $x^2 + 2x + 2$, tj. једнаки су $-1 \pm i$. Ако је $P(x) = Ax^2 + Bx + C$,
онда се дати услови своде на систем једначина

$$\begin{aligned} A + B + C &= 1, \\ 2iA - B - iB + C &= -1 + i, \\ -2iA - B + iB + C &= -1 - i, \end{aligned}$$

чије је решење $A = -\frac{3}{5}$, $B = \frac{3}{5}$ и $C = -\frac{2}{5}$, тј. $P(x) = \frac{4}{5}x^2 + \frac{3}{5}x - \frac{2}{5}$.
Како је

$$P(P(c)) - c = P(c) - c = c - c = 0,$$

$$P(P(\bar{a})) - a = P(\bar{b}) - a = a - a = 0,$$

$$P(P(\bar{b})) - b = P(a) - b = b - b = 0,$$

видимо да су a , b и c (све нуле датог полинома) нуле и полинома $P(P(x)) - x$ који је, дакле, делив датим полиномом, што је и требало доказати.

Решење: Ако је $a = -b$, онда је $P_{2n}(x) \equiv 0$. Нека је зато $a + b \neq 0$.
За $n = 1$ добија се да је $P_2(x) = (x^2 + (a + b)x + ab) \cdot 3(a + b)$,
делив са $P_2(x)$, а затим решити једначину $P_4(x) = 0$.

или $P_2(x) = 3(a + b)(x + a)(x + b)$. Дакле, нуле полинома $P_2(x)$ су $x = -a$ и $x = -b$. Како је

$$P_{2n}(-a) = b^{2n+1} + a^{2n+1} - a^{2n+1} - b^{2n+1} = 0$$

и

$$P_{2n}(-b) = a^{2n+1} + b^{2n+1} - a^{2n+1} - b^{2n+1} = 0,$$

видимо да су $x = -a$ и $x = -b$ нуле и полинома $P_{2n}(x)$, па $P_2(x) | P_{2n}(x)$, што је и требало доказати.

За $n = 2$ добија се полином

$$P_4(x) = 5(a + b)(x^4 + 2(a + b)x^3 + 2(a + b)^2x^2 + (a + b)^3x + ab(a^2 + ab + b^2)),$$

па је $P_4 : P_2 = \frac{5}{3}(x^2 + (a + b)x + (a^2 + ab + b^2))$. Нуле количника су $\frac{-a+b}{2} \pm i\sqrt{\frac{3}{4}(a^2 + b^2) + \frac{ab}{2}}$, што са претходно одређеним нулама $-a$ и $-b$ чини скуп решења једначине $P_4(x) = 0$.

Напомена: Размотрити и случај $a = b$.

21. Доказати да је полином $P(x) = (x + 1)^{2n+1} + x^{n+2}$ делив полиномом $Q(x) = x^2 + x + 1$ за било коју вредност природног броја n .

Решење 1: Задатак може да се реши применом принципа математичке индукције. За $n = 1$ полином $P(x)$ постаје $(x + 1)^3 + x^3 = (2x + 1) \cdot (x^2 + x + 1)$ и делив је полиномом $Q(x)$. Нека је за неко $n = k$ полином $P(x)$ делив полиномом $Q(x)$. Тада је

$$\begin{aligned} (x+1)^{2(k+1)+1} + x^{(k+1)+2} &= (x+1)^2(x+1)^{2k+1} + x^{k+2} = \\ &= (x^2 + 2x + 1)(x+1)^{2k+1} + xx^{k+2} = (x^2 + x + 1)(x+1)^{2k+1} + x((x+1)^{2k+1} + x^{k+2}), \end{aligned}$$

што је деливо полиномом $Q(x)$ (први сабирац очигледно, а други по индуктивној хипотези), па $Q(x) | P(x)$ и за $n = k + 1$. Дакле, за било коју вредност природног броја n полином $P(x)$ делив је полиномом $Q(x)$.

Решење 2: Нуле полинома $Q(x)$ су кубни корени из јединице различити од 1. Због тога важи $Q(x) | P(x) \Leftrightarrow Q(x) | P_1(x)$, где је полином $P_1(x) = (-x^2)^{2n+1} + x^{n+2} = x^{n+2}(1 - x^{3n})$. Полином

$P_1(x)$ анулира се за вредности x такве да је $x^3 = 1$, што значи да $Q(x) \mid P_1(x)$, па је и полином $P(x)$ дельив полиномом $Q(x)$, што је требало доказати.

22. Ако је n паран природан број, доказати да полином

$$P(x) = (x+1)^n - x^n - 1$$

није дельив триномом $x^2 + x + 1$.

Решење: Ставимо $x^2 + x + 1 = (x - \alpha)(x - \alpha^2)$, где је

$$\alpha = \frac{-1+i\sqrt{3}}{2}.$$

Полином $P(x)$ био би дельив триномом $x^2 + x + 1$ ако и само ако би важило $(\alpha + 1)^n - \alpha^n - 1 = 0$ и $(\alpha^2 + 1)^n - \alpha^{2n} - 1 = 0$. Како је $\alpha + 1 = -\alpha^2$ и $\alpha^2 + 1 = -\alpha$, горње једнакости постају

$$(-1)^n \alpha^{2n} - \alpha^n - 1 = 0$$

$$\text{и } (-1)^n \alpha^n - \alpha^{2n} - 1 = 0.$$

Имајући у виду парност броја n , сабирањем ових једнакости добија се контрадикција $-2 = 0$. То значи да полином $P(x)$ не може бити дельив датим триномом, што је и требало доказати.

23. Доказати да је полином

$$P(x) = (x+1)^{6m+1} - (x+1)^{6n+2} + (x+1)^{6p+3}, \quad (m, n, p \in \mathbb{N}_0)$$

делив полиномом $Q(x) = x^2 + x + 1$.

Решење: Нуле полинома $Q(x)$ су α и α^2 , где је

$$\alpha = \frac{-1+i\sqrt{3}}{2}.$$

Како је $\alpha + 1 = -\alpha^2$ и $\alpha^2 + 1 = -\alpha$, добија се да је $P(\alpha) = -(\alpha^{12m+2} + \alpha^{12n+4} + \alpha^{12p+6}) = -(\alpha^2(\alpha^3)^{4m} + \alpha^4(\alpha^3)^{4n} + \alpha^6(\alpha^3)^{4p}) =$

$$= -(1 + \alpha + \alpha^2) = 0$$

и $P(\alpha^2) = -(\alpha^{6m+1} + \alpha^{6n+2} + \alpha^{6p+3}) = -(\alpha(\alpha^3)^{2m} + \alpha^2(\alpha^3)^{2n} + \alpha^3(\alpha^3)^{2p}) =$

$$= -\alpha(1 + \alpha + \alpha^2) = 0.$$

Према томе, све нуле полинома $Q(x)$ истовремено су и нуле полинома $P(x)$, па $Q(x) \mid P(x)$.

24. Нека су p, q и r природни бројеви. Под којим је условом полином $P(x) = x^{3p} + ax^{3q+1} + x^{3r+2}$ дельив полиномом

$$Q(x) = x^2 + ax + 1$$

- ако је
- a) $a = 1$;
 - b) $a = -1$?

Решење: a) Нуле x_i , $i \in \{1, 2\}$, полинома $Q(x)$ су кубни корени јединице осим броја 1, тј. $x_i^3 = 1$. То значи да је

$$P(x_i) = 1 + x_i + x_i^2 = 0,$$

па $Q(x) \mid P(x)$ за све природне бројеве p, q, r , јер су све нуле полинома $Q(x)$ уједно и нуле полинома $P(x)$.

b) Нуле полинома x_i , $i \in \{1, 2\}$, $Q(x)$ су кубни корени из -1 , осим -1 , тј. $x_i^3 = -1$. Тада је

$$P(x_i) = (-1)^p - (-1)^q x_i + (-1)^r x_i^2.$$

Последњи израз једнак је нули ако и само ако су бројеви p, q и r исте парности, и то је потребан и доволан услов да би важило $Q(x) \mid P(x)$.

25. Нека су a и b природни бројеви и $a \geq b$. Дати су полиноми

$$P(x) = x^{5a} + x^b + 1$$

и $Q(x) = x^2 + x + 1$.

Испитати њихову дельивост уколико је:

- a) $a, b \in \{1, 2, 3\}$ и $a = b$;
- b) $a \equiv b \pmod{3}$.

Решење: Приметимо да је

$$Q(\alpha^3) = 0 \Leftrightarrow \alpha^3 = 1 \wedge \alpha \neq 1 \quad (\alpha \in \mathbb{C}).$$

Полином $P(x)$ дельив је полиномом $Q(x)$ уколико је свака нула по-

- a) i) $a = b = 1$:
 $P(\alpha) = \alpha^5 + \alpha + 1 = \alpha^2 + \alpha + 1 = Q(\alpha) = 0$,
 па $Q(x) | P(x)$;

- ii) $a = b = 2$:
 $P(\alpha) = \alpha^{10} + \alpha^2 + 1 = \alpha + \alpha^2 + 1 = Q(\alpha) = 0$,
 па $Q(x) | P(x)$;

- iii) $a = b = 3$:
 $P(\alpha) = \alpha^{15} + \alpha^3 + 1 = 1 + 1 + 1 = 3 \neq 0$,
 па $Q(x) \nmid P(x)$.

б) Како је $a \equiv b \pmod{3}$, значи да

$$(\exists k, s \in \mathbb{N}_0)(\exists r \in \{0, 1, 2\}) a = 3k + r \wedge b = 3s + r.$$

Нека је α нула полинома $Q(x)$. Имамо

$$P(\alpha) = \alpha^{5a} + \alpha^b + 1 = \alpha^{5r} + \alpha^r + 1, \quad r \in \{0, 1, 2\}.$$

Уколико $r \in \{1, 2\}$, према а) је $P(\alpha) = 0$, па $Q(x) | P(x)$. Ако је $r = 0$, директно добијамо да је $P(\alpha) = 3 \neq 0$, па $Q(x) \nmid P(x)$.

Дакле, под условом да је $a \equiv b \pmod{3}$, полином $P(x)$ дељив је полиномом $Q(x)$ ако и само ако $a \equiv 0 \pmod{3}$, тј. ако $3 | a$.

26. Испитати да ли постоји реалан број a за који је реални полином

$$P(x) = x^6 - 15x^3 - 8x + 2$$

дељив полиномом $x^2 + ax + 1$.

27. Под којим је условом полином

$$P(x) = x^m + x^{m-1} + \dots + x + 1$$

дељив полиномом

$$Q(x) = x^n + x^{n-1} + \dots + x + 1, \quad m, n \in \mathbb{N}$$

28. Доказати да је за све корене λ_i реалног полинома

$$P(x) = x^{2n} - 2x^n \cos \theta + 1$$

испуњена једнакост

$$\lambda_i^n = \cos \theta \pm i \sin \theta,$$

а затим одредити елементарну факторизацију датог полинома најдужим Р.

29. Доказати да је за било који природан број n и реалан број α ($\sin \alpha \neq 0$) полином

$$\begin{aligned} P_n(x) &= x^n \sin \alpha - x \sin n\alpha + \sin(n-1)\alpha \\ &\text{делив полиномом} \\ Q(x) &= x^2 - 2x \cos \alpha + 1. \end{aligned}$$

Решење 1: Доказ ћемо спровести применом принципа математичке индукције. За $n = 1$ је $P_1(x) = 0$, па $Q(x) | P_1(x)$. Нека је за неко $n = k$ испуњено $Q(x) | P_k(x)$. Тада је

$$\begin{aligned} P_{k+1}(x) &= x^{k+1} \sin \alpha - x \sin(k+1)\alpha + \sin k\alpha \\ &= xP_k(x) + x^2 \sin k\alpha - x(\sin(k+1)\alpha + \sin(k-1)\alpha) + \sin k\alpha \\ &= xP_k(x) + (x^2 - 2x \cos \alpha + 1) \sin k\alpha \\ &= xP_k(x) + Q(x) \sin k\alpha, \end{aligned}$$

одакле следи да $Q(x) | P_{k+1}(x)$.

Дакле, за било које $n \in \mathbb{N}$ полином $P_n(x)$ делив је полиномом $Q(x)$.

Решење 2: Нуле полинома $Q(x)$ су $x_{1,2} = \cos \alpha \pm i \sin \alpha$. Као што је $P_n(x_1) = P_n(x_2) = 0$, то значи да су све нуле полинома $Q(x)$ истовремено и нуле полинома $P_n(x)$, па $Q(x) | P_n(x)$.

30. Доказати да је полином

$$P(x) = x^{n+1} \cos(n-1)\theta - x^n \cos n\theta - x \cos \theta + 1,$$

где је n природан, а θ реалан број, делив полиномом

$$Q(x) = x^2 - 2x \cos \theta + 1.$$

Решење: Корени полинома Q су конjugовано - комплексни бројеви

$z_1 = \cos \theta + i \sin \theta$ и $z_2 = \cos \theta - i \sin \theta$. Полином P делив је полиномом Q ако и само ако је $P(z_1) = P(z_2) = 0$. Довољно је показати да је $P(z_1) = 0$. Користећи Moivre-ову формулу, добијамо

$$\begin{aligned} P(z_1) &= (\cos(n+1)\theta + i \sin(n+1)\theta) \cos(n-1)\theta - \\ &- (\cos n\theta + i \sin n\theta) \cos n\theta - (\cos \theta + i \sin \theta) \cos \theta + 1 = \\ &= \cos(n+1)\theta \cos(n-1)\theta - \cos^2 n\theta - \cos^2 \theta + 1 + \\ &+ i(\sin(n+1)\theta \cos(n-1)\theta - \sin n\theta \cos n\theta - \sin \theta \cos \theta) = \\ &= (\cos n\theta \cos \theta - \sin n\theta \sin \theta)(\cos n\theta \cos \theta + \sin n\theta \sin \theta) \\ &\quad - \cos^2 n\theta + \sin \theta + \\ &+ i((\sin n\theta \cos \theta + \cos n\theta \sin \theta)(\cos n\theta \cos \theta + \sin n\theta \sin \theta)) \\ &\quad - \sin n\theta \cos n\theta - \sin \theta \cos \theta) = 0, \end{aligned}$$

што значи да $Q | P$, а то је и требало доказати.

31. Факторисати реални полином $P(x) = x^{2n} - 2 \cos(n\pi)x^n + 1$ у пољу реалних бројева ако је a ирационалан број.

Решење: Увођењем смене $x^n = t$ једначина $P(x) = 0$ своди се на квадратну једначину $t^2 - 2 \cos(n\pi)t + 1 = 0$, чија су решења $t_{1,2} = \cos(n\pi) \pm i \sin(n\pi)$, па је $x^n = \operatorname{cis}(\pm n\pi)$. То значи да су нуле полинома $P(x)$ једнаке $x_k = \operatorname{cis}(\pm \alpha'_k)$, где је $\alpha'_k = a\pi + \frac{2k\pi}{n}$, $k \in \{0, 1, \dots, n-1\}$. Према Bezout-овој теореми делови пољнома $P(x)$ су облика $x - x_k$, а како се тражи факторизација у скупу \mathbb{R} , потребно је наћи факторе облика $x^2 + px + q$, јер су све нуле $P(x)$ (конјуговано) комплексне. Фактори су облика $(x - \cos \alpha'_k - i \sin \alpha'_k)(x - \cos \alpha'_k + i \sin \alpha'_k) = x^2 - 2 \cos \alpha'_k x + 1$,

где је α'_k оглоченарујни аргумент једнак $\alpha'_k = a\pi + \frac{2k\pi}{n}$. Такле,

$$x^{2n} - 2 \cos(n\pi)x^n + 1 = \prod_{k=0}^{n-1} \left(x^2 - 2x \cos\left(a\pi + \frac{2k\pi}{n}\right) + 1 \right),$$

што представља тражену факторизацију.

32. Определити реалне бројеве a и b тако да полином

$$\begin{aligned} P(x) &= x^4 + ax^3 + bx^2 - 8x + 4 \\ \text{има две двоструке нуле и определити их.} \end{aligned}$$

Резултат: Постоје два паре (a, b) :

- I $a = -4$, $b = 8$ (нуле су $1 \pm i$);
II $a = 4$, $b = 0$ (нуле су $-1 \pm \sqrt{3}$).

33. Определити све вредности a и b за које реални полиноми

$$P(x) = x^3 + ax^2 + 18, \quad Q(x) = x^3 + bx + 12$$

имају два заједничка корена, а затим их определити.

Решење: Заједнички корени полинома $P(x)$ и $Q(x)$ су корени и полинома $P(x) - Q(x)$, тј. $ax^2 - bx + 6$. Како су то и једини корени добијеног полинома, то су дати полиноми деливи без остатка добијеним полиномом. На основу тога добијају се услови

$$(a^2 + b)b - ba = 0,$$

$$b = 2a^2,$$

одакле је $a = 1$ и $b = 2$. Корени полинома $P(x)$ су -3 и $1 \pm i\sqrt{3}$, а полинома $Q(x)$ су -2 и $1 \pm i\sqrt{3}$.

34. Дати су реални полиноми

$$\begin{aligned} P(x) &= x^3 + ax^2 + 11x + 6, \\ Q(x) &= x^3 + bx^2 + 14x + 8. \end{aligned}$$

- a) Определити a и b тако да дати полиноми имају заједнички фактор облика $x^2 + px + q$.
- b) За тако нађене a и b определити све нуле полинома $P(x)$ и $Q(x)$.

35. Определити услов који морају да задоволе реални бројеви a и b да би једначине

$$x^3 - 6x^2 - ax - 3 = 0$$

и

$$x^3 - x^2 + bx + 2 = 0$$

имале заједнички корен.

38. Доказати да једначине

$$P_0(x) = x^4 + x^3 + 3x^2 + 4x + 6 = 0$$

и

$$P_1(x) = x^4 - x^3 + x^2 + 2x - 6 = 0$$

имају два заједничка решења, па их затим решити.

Решење: Нека A под B означава остатак при делењу полинома A полиномом B . Применом Еуклидовог алгоритма за налажење највећег заједничког делнице (НЗД) полинома $P_0(x)$ и $P_1(x)$ добија се следећи низ:

$$\frac{1}{2}(P_0 - P_1) = P_2 = x^3 + x^2 + x + 6;$$

$$\frac{1}{2}(P_1 \text{ mod } P_2) = P_3 = x^2 - x + 3;$$

$$\frac{1}{2}(P_2 \text{ mod } P_3) = P_4 = x^2 - x + 3,$$

па је $\text{NZD}(P_0, P_1) = P_3 = P_4 = x^2 - x + 3$.

$$\text{Из } \frac{P_0}{P_3} = x^2 - 2 \quad \text{следије } P_0 = (x^2 + 2x + 2)(x^2 - x + 3), \quad \text{а}$$

$$\text{из } \frac{P_1}{P_3} = x^2 - 2 \quad \text{следије } P_1 = (x^2 - 2)(x^2 - x + 3). \quad \text{Нуле полинома}$$

$$P_0 \text{ су } -1 \pm i, \quad \frac{1}{2} \pm i \sqrt{\frac{11}{2}}, \quad \text{а нуле полинома } P_1 \text{ су } \pm \sqrt{2}, \quad \frac{1}{2} \pm i \frac{\sqrt{11}}{2}$$

Јасно је да су решења једначине $\text{NZD}(P_0, P_1) = 0$ заједничка решења датих једначина.

Добија се:

$$\frac{(s - q)^3}{(p - r)^3} + p \cdot \frac{s - q}{p - r} + q = 0,$$

$$\begin{aligned} s^3 + pa + q &= 0, \\ s^3 + ra + s &= 0, \end{aligned}$$

одакле је $a = \frac{s - q}{p - r}$. Заменом ове вредности у прву једначину

$$\begin{aligned} &x^4 + x^3 - 2x^2 + 4x - 24 = 0. \\ \text{или} \quad &(s - q)^3 + p(s - q)(p - r)^2 + q(p - r)^3 = 0 \\ &(p - r)^2(ps - pq + qp - qr) = (q - s)^3. \end{aligned}$$

Коначно је

$$(q - s)^3 = (ps - qr)(p - r)^2,$$

што је и требало доказати.

36. За које вредности параметра λ полиноми

$$\text{а)} \quad P(x) = x^3 - 2\lambda x + \lambda^3 \quad \text{и} \quad Q(x) = x^2 + \lambda^2 - 2;$$

$$\text{б)} \quad P(x) = x^3 + \lambda x^2 - 9 \quad \text{и} \quad Q(x) = x^2 + \lambda x - 3$$

имају заједничких нула?

37. Ако реални полиноми

$$P(x) = x^3 + px + q$$

$$Q(x) = x^3 + rx + s$$

имају тачно један заједнички корен, доказати да је тада

$$(q - s)^3 = (ps - qr)(p - r)^2.$$

Одредити заједнички корен.

Решење: Нека је $x = a$ заједнички корен ових полинома. Уколико би било $p = r$, тада би због једнакости полинома у тачки a морало да буде и $q = s$, па би полиноми били идентични, тј. имали би идентичне нуле, што противречи услову. Дакле, $p \neq r$. На основу услова задатка је

$$\begin{aligned} a^3 + pa + q &= 0, \\ a^3 + ra + s &= 0, \end{aligned}$$

одакле је $a = \frac{s - q}{p - r}$. Заменом ове вредности у прву једначину добија се:

$$\begin{aligned} &\frac{(s - q)^3}{(p - r)^3} + p \cdot \frac{s - q}{p - r} + q = 0, \\ \text{или} \quad &(s - q)^3 + p(s - q)(p - r)^2 + q(p - r)^3 = 0 \\ &(p - r)^2(ps - pq + qp - qr) = (q - s)^3. \end{aligned}$$

Решење: По теореми о рационалним нула ма полинома, све рационалне нуле дате једначине припадају скупу $\{\pm 1, \pm 2, \pm 3, \pm 4, \pm 6, \pm 8, \pm 12, \pm 24\}$. Провером утврђујемо да су -3 и 2 две нуле дате једначине, чиме се добија факторизација у \mathbb{R} :

$$\begin{aligned} &x^4 + x^3 - 2x^2 + 4x - 24 = (x + 3)(x - 2)(x^2 + 4). \\ &x^4 + x^3 - 2x^2 + 4x - 24 = (x + 3)(x - 2)(x^2 + 4). \end{aligned}$$

Према томе, нуле дате једначине су $x_1 = -3$, $x_2 = 2$, $x_{3,4} = \pm 2i$.

40. Одредити рационалне корене једначине

$$x^3 - 5x^2 + 2x + 8 = 0.$$

Резултат: $-1, 2, 4$.

41. Дат је реални полином

$$P(x) = 4x^5 - 24x^4 + 53x^3 - 61x^2 + ax + b.$$

Нади све нуле полинома $P(x)$ ако се зна да је $1+i$ једна нула и да постоји бар једна рационална нула.

Решење: Понеко се комплексне нуле јављају у конјугованим паровима, то је и $1-i$ нула полинома $P(x)$, па важи

$$P(x) = (x-1-i)(x-1+i)(Ax^3 + Bx^2 + Cx + D),$$

односно

$$(x^2 - 2x + 2)(Ax^3 + Bx^2 + Cx + D) = 4x^5 - 24x^4 + 53x^3 - 61x^2 + ax + b,$$

одакле се, изједначавањем кофицијената, добија

$$A = 4,$$

$$B - 2A = -24 \Rightarrow B = -16,$$

$$C - 2B + 2A = 53 \Rightarrow C = 13,$$

$$D - 2C + 2B = -61 \Rightarrow D = -3,$$

$$2C - 2D = a \Rightarrow a = 32,$$

$$2D = b \Rightarrow b = -6.$$

Како $P(x)$ има рационалну нулу, то и

$$Q(x) = Ax^3 + Bx^2 + Cx + D = 4x^3 - 16x^2 + 13x - 3$$

има ту исту рационалну нулу $x_0 = \frac{p}{q}$, где је $p \in \mathbb{Z}, q \in \mathbb{N}$ и притом су p и q узајамно прости бројеви. Понеко су кофицијенти полинома Q цели бројеви, то $p|3$ и $q|4$, па се провером добија да је $x_0 = 3$. Сада је

$$Q(x) = (x-3)(4x^2 - 4x + 1) = (x-3)(2x-1)^2,$$

што значи да је $x = \frac{1}{2}$ двострука нула. Дакле, све нуле полинома

42. Дат је полином

$$P(x) = 6x^4 + 19x^3 - 7x^2 - 26x + 12.$$

Знајући да он има рационалних нула, факторисати $P(x)$ у скупу реалних бројева.

$$\text{Резултат: } P(x) = 6(x+3)\left(x-\frac{1}{2}\right)\left(x+\frac{1}{3}-\frac{\sqrt{13}}{3}\right)\left(x+\frac{1}{3}+\frac{\sqrt{13}}{3}\right).$$

43. Дат је полином

$$P(x) = 3x^4 + 11x^3 + 11x^2 + 55x - 20.$$

Знајући да он има рационалних нула, факторисати $P(x)$ у скупу реалних бројева.

$$\text{Резултат: } P(x) = 3(x+4)\left(x-\frac{1}{3}\right)(x^2 + 5) = (x+4)(3x-1)(x^2 + 5).$$

44. Показати да полином

$$P_5(x) = 9x^5 - 6x^4 + 22x^3 - 16x^2 - 15x + 6$$

има нугу $x_1 = -i\sqrt{3}$. Одредити затим остале нуле полинома.

Решење: Из

$$\begin{aligned} P_5(x_1) &= 9(-i\sqrt{3})^5 - 6(-i\sqrt{3})^4 + 22(-i\sqrt{3})^3 - 16(-i\sqrt{3})^2 - 15(-i\sqrt{3}) + 6 = \\ &= -9i \cdot 9\sqrt{3} - 6 \cdot 9 + 22i \cdot 3\sqrt{3} + 16 \cdot 3 + 15i\sqrt{3} + 6 = \\ &= (-81\sqrt{3} + 66\sqrt{3} + 15\sqrt{3})i - 54 + 48 + 6 = 0, \end{aligned}$$

следи да $-i\sqrt{3}$ јесте нула датог полинома. Због тога је и $x_2 = \overline{x_1} = i\sqrt{3}$ нула полинома $P_5(x)$, па је он делив фактором $(x + i\sqrt{3})(x - i\sqrt{3}) = x^2 + 3$.

Како је

$$(9x^5 - 6x^4 + 22x^3 - 16x^2 - 15x + 6) : (x^2 + 3) = 9x^3 - 6x^2 - 5x + 2,$$

$$Q(x) = 9x^3 - 6x^2 - 5x + 2.$$

To je polinom sa celobrojnim koeficijentima, pa ako ima racionalnih nula oblika $\frac{p}{q}$, onda je p delilac broja 2, a q delilac broja 9. Moguće racionalne nule su, prema tome, iz skupa $\left\{ \pm 1, \pm 2, \pm \frac{1}{3}, \pm \frac{1}{9}, \pm \frac{2}{3}, \pm \frac{2}{9} \right\}$. Neposredno se provjerava da je $x_3 = 1$ nula polinoma $Q(x)$, pa je on deliv binomom $x - 1$. Napazimo $Q(x) = (x - 1)(9x^2 + 3x - 2)$.

Sada su x_4 i x_5 решења једначине $9x^2 + 3x - 2 = 0$. Odavde je

$$x_4 = -\frac{2}{3}, \quad x_5 = \frac{1}{3}.$$

Napomena: Do nula x_4 i x_5 mogli smo doći i načinjem istitivnača elemenata skupa mogućih racionalnih nula.

45. Odrediti višestruke nule realnog polinoma

$$P(x) = x^3 + x^2 - x - 1.$$

Rешење: Ako je x_0 višestruka nula polinoma $P(x)$, tada je $P(x_0) = 0$ i $P'(x_0) = 0$. Dakle, da bismo odredili višestruke nule polinoma $P(x)$ i $P'(x)$, tj. $\text{NZD}(P(x), P'(x))$ i odredimo njegove polinoma $P(x)$ i $P'(x)$. Primenimo Euklidov algoritam. Ako polinom

$$3P(x) = 3x^3 + 3x^2 - 3x - 3$$

podeljimo polinomom

$$P'(x) = 3x^2 + 2x - 1,$$

dobićemo ostatak $-\frac{8}{3}(x+1)$. Ako sada polinom $P'(x)$ podelimo polinomom $x+1$, добијамо количnik $3x-1$ i остатак 0. Dakle

$$\text{NZD}(P(x), P'(x)) = x+1.$$

Sada sledije da dati polinom $P(x)$ има $x = -1$ за nulu другог reda.

46. Za koje racionalne vrednosti a i b je polinom

$$P(x) = ax^{n+1} + bx^n + 1,$$

$n \in \mathbb{N}$, deljiv sa $(x-1)^2$?

Rешење: Ako je dati polinom deljiv sa $(x-1)^2$, onda je 1 бар двоструka nula tog polinoma, па зато мора бити

$$P(1) = a + b + 1 = 0,$$

$$P'(1) = (n+1)a + nb = 0.$$

Odavde je

$$a = -b, \quad b = -(n+1).$$

Napomena: Како je $P''(1) = (n+1)na + n(n-1)b \neq 0$, то је $x = 1$ нула управо другог reda добијеног polinoma.

47. Da li je polinom

$$P(x) = nx^{n+1} - (1+np)x^n + (p-1)(x^{n-1} + x^{n-2} + \dots + x) + p$$

deljiv polinomom $x^2 - (p+1)x + p$, где je n prirodan, a p realan broj? Posedno испитати случај kada je $p = 1$.

Rешење: Нуле polinoma $Q(x) = x^2 - (p+1)x + p$ су $x_1 = 1$ и $x_2 = p$. Како je

$$\begin{aligned} P(1) &= n - 1 - np + (p-1)(n-1) + p = 0, \\ P(p) &= np^{n+1} - (1+np)p^n + (p-1)p(1+p+\dots+p^{n-2}) + p = \\ &= -p^n + p(p-1)\frac{p^{n-1}-1}{p-1} + p = 0 \quad (p \neq 1), \end{aligned}$$

тврђење је доказано за $p \neq 1$.

Уколико je $p = 1$, онда je $P(x) = nx^{n+1} - (1+n)x^n + 1$, па како је $P'(1) = n(n+1) - n(n+1) = 0$, $x = 1$ је нула бар другог reda polinoma $P(x)$, тј. и у том случају полином $Q(x)$ дели polinom $P(x)$, што је и требало доказати.

$$\begin{aligned} Q''(x) &= 2((n-1)x^{n-2} + (n-2)x^{n-3} + \dots + 1)^2 + 2(x^{n-1} + x^{n-2} + \dots + 1) \cdot \\ &\quad \cdot ((n-1)(n-2)x^{n-3} + \dots + 1) - n^2(n-1)(n-2)x^{n-3}, \end{aligned}$$

имамо да је $Q''(1) = 2(n-1) + n-2 + \dots + 1)^2 + 2(1 + \dots + 1) \cdot (n-1) \cdot (n-2) =$

$$= 2 \frac{n^2(n-1)^2}{2} + 2n \frac{2(n-2)n(n-1)}{3,2} - n^2(n-1)(n-2) =$$

$$= (n-1)n^2 \left(\frac{n-1}{2} + \frac{2}{3}(n-2) - (n-2) \right) = \frac{1}{6}(n-1)n^2(n+1) \neq 0,$$

видимо да је $k = 4$.

Решење: Како је $x = 1$ нула бар четвртог реда полинома $P(x) + 1$, то значи да је $x = 1$ нула бар трећег реда изводног полинома $P'(r)$; аналогно закључујмо да је и $x = -1$ нула бар трећег реда изводног полинома. Изводни полином је степена шест, па има шест нула, које су све познате, тј.

$$\text{или } P'(x) = A(x-1)^3(x+1)^3,$$

одакле је

$$P(x) = A(x^2-1)^3 = Ax^6 - 3Ax^4 + 3Ax^2 - A,$$

$$P(x) = \frac{A}{7}x^7 - \frac{3}{5}Ax^5 + Ax^3 - Ax + B.$$

Из $P(1) + 1 = 0$ и $P(-1) - 1 = 0$ добија се систем једначина

$$\begin{aligned} \frac{A}{7} - \frac{3}{5}A + A - A + B + 1 &= 0, \\ -\frac{A}{7} + \frac{3}{5}A - A + A + B - 1 &= 0, \end{aligned}$$

чија су решења $B = 0$ и $A = \frac{35}{16}$, па је тражени полином

$$P(x) = \frac{5}{16}(5x^6 - 21x^4 + 35x^2 - 35).$$

$$\begin{aligned} \text{делив полиномом } Q_6(x) &= (x^3 - 1)(x^2 - 1)(x - 1). \end{aligned}$$

57. Одредити реални полином $P(x)$ четвртог степена који задовољава следеће услове:

$$\begin{aligned} (x-1)^3 &\mid P(x) - 8, \\ (x+1)^2 &\mid P(x) + 8. \end{aligned}$$

$$\text{Резултат: } P(x) = 3x^4 - 4x^3 - 6x^2 + 12x + 3.$$

55. За које a и b реалан полином

$$P(x) = ax^{n+1} + bx^n + 1$$

има двоструку нулу $x = 1$?

$$\text{Резултат: } a = n, b = -(n+1).$$

56. Одредити реални полином P четвртог степена има двоструку нулу $x = 1$, а полином $Q(x) = P(x) + 4$ има двоструку нулу $x = -1$. Одредити

$$x^2 + 1 \mid P(x) \text{ и } x^3 + 1 \mid P(x) - 1.$$

54. Доказати да је реалан полином $P(x)$ делив својим изводним полиномом ако и само ако је $P(x) = a_0(x - x_0)^n$ ($a_0 \in \mathbb{R}$).
55. За које a и b реалан полином
56. Одредити реални полином $P(x)$ најмањег степена тако да важи

57. Одредити реални полином $P(x)$ четвртог степена који задовољава
58. Одредити реални полином $P(x)$ најмањег степена тако да важи

48. Доказати да је полином

$$P(x) = mx^{m+n} - (m+n)x^m + n \quad (m, n \in \mathbb{N})$$

делјив са $(x-1)^2$ и одредити количник.

Решење: Како је $P(1) = m - (m+n) + n = 0$, то $x=1$ јесте нула полинома $P(x)$. Из

$$P'(x) = m(m+n)x^{m+n-1} - m(m+n)x^{m-1}$$

следије да је $P'(1) = m(m+n) - m(m+n) = 0$, па заиста $(x-1)^2 \mid P(x)$.

Извршимо делjenje по Horner-овој шеми:

| | | | | | | | | | | |
|-----|------|------|---------|------|----------|----------|---------|----------|------|-----|
| m | m | m | \dots | m | $-n$ | $-n$ | \dots | $-n$ | $-n$ | 0 |
| m | $2m$ | $3m$ | \dots | nm | $(m-1)n$ | $(m-2)n$ | \dots | $(m-3)n$ | n | 0 |
| m | $2m$ | $3m$ | \dots | nm | $(m-1)n$ | $(m-2)n$ | \dots | $(m-3)n$ | n | 0 |
| m | $2m$ | $3m$ | \dots | nm | $(m-1)n$ | $(m-2)n$ | \dots | $(m-3)n$ | n | 0 |
| m | $2m$ | $3m$ | \dots | nm | $(m-1)n$ | $(m-2)n$ | \dots | $(m-3)n$ | n | 0 |

Према томе, количник је полином

$$mx^{m+n-2} + 2mx^{m+n-3} + \dots + nmx^{m-1} + (m-1)nx^{m-2} + (m-2)nx^{m-3} + \dots + 2nx + n.$$

49. Одредити коефицијенте реалног полинома

$$P(x) = Ax^4 + Bx^3 + Cx^2 + Dx + E$$

ако је познато да је његов други извод $P''(x) = 12x^2 + 6x + 4$ и да $P''(x) \mid P(x)$.

Решење: Како је

$$P'(x) = 4Ax^3 + 3Bx^2 + 2Cx + D$$

и

$$P''(x) = 12Ax^2 + 6Bx + 2C,$$

добија се да је $A = 1$, $B = 1$, $C = 2$. Ако сада извршимо делjenje $P(x) : P''(x)$, добићемо количник

$$Q(x) = \frac{x^2}{12} + \frac{x}{24} + \frac{17}{144},$$

а остатак је $\frac{24D-4-17}{24}x + (E - \frac{17}{36})$, па је $D = \frac{7}{8}$ и $E = \frac{17}{36}$.

50. Нека је $P(x)$ реалан полином степена $n > 2$. Одредити ред нуле $x = a$ полинома

$$Q(x) = \frac{1}{2}(x-a)(P'(x) + P'(a)) - P(x) + P(a).$$

Решење: Имамо да је $Q(a) = 0$. Даље је

$$Q'(x) = \frac{1}{2}(x-a) \cdot P''(x) + \frac{1}{2}(-P'(x) + P'(a)),$$

$$\text{као и} \quad Q''(x) = \frac{1}{2}(x-a) \cdot P'''(x).$$

Дакле, $Q(a) = Q'(a) = Q''(a) = 0$, па је $x = a$ нула најмање трећег реда полинома $Q(x)$. Индукцијом се може показати да за $k > 2$ важи формула

$$Q^{(k)}(x) = \frac{1}{2}(x-a) \cdot P^{(k+1)}(x) + \frac{k-2}{2} \cdot P^{(k)}(x).$$

Дакле, ако је $x = a$ нула реда m полинома $P'''(x)$, онда је то нула реда $m+3$ полинома $Q(x)$. У случају да $x = a$ није нула полинома $P'''(x)$, онда је $x = a$ нула трећег реда полинома $Q(x)$.

51. Одредити коефицијент a тако да $x=1$ буде нула реалног полинома

$$P(x) = x^{2n} - ax^{n+1} + 2(n^2-1)x^n - ax^{n-1} + 1,$$

а затим наћи ред k нуле $x=1$.

Решење: Услов задатка је да је $P(1) = 0$, одакле је

$$P(1) = 1 - a + 2n^2 - 2 - a + 1 = 2(n^2 - a),$$

што значи да је $a = n^2$. Полином $P(x) = x^{2n} - n^2x^{n+1} + 2(n^2-1)x^n - n^2x^{n-1} + 1$ може се трансформисати на следећи начин:

$$P(x) = x^{2n} - 2x^{n+1} + 1 + n^2(-x^{n+1} + 2x^n - x^{n-1}) = \\ = (x^n - 1)^2 - n^2x^{n-1}(x-1)^2 = (x-1)^2((x^{n-1} + x^{n-2} + \dots + 1)^2 - n^2x^{n-1}),$$

одакле је јасно да је $k \geq 2$. Нека је

$$Q(x) = (x^{n-1} + x^{n-2} + \dots + 1)^2 - n^2x^{n-1}.$$

Како је $Q(1) = (1 + 1 + \dots + 1)^2 - n^2 = n^2 - n^2 = 0$, мора бити $k \geq 3$. Даље је:

$$Q'(x) = 2(x^{n-1} + x^{n-2} + \dots + 1) \cdot ((n-1)x^{n-2} + (n-2)x^{n-3} + \dots + 1) - n^2(n-1)x^{n-2}, \\ Q'(1) = 2(1 + 1 + \dots + 1) \cdot ((n-1) + (n-2) + \dots + 1) - n^2(n-1) = \\ = 2n \frac{(n-1)n}{2} - n^2(n-1) = 0,$$

па је $k \geq 4$. Како је

полином P ако је $Q(0) = -2$.

60. Нека су x_1 , x_2 и x_3 корени једначине $x^3 + px + q = 0$. Каква веза постоји између коefицијената p и q ако је $x_3 = \frac{1}{x_1} + \frac{1}{x_2}$?

Решење: Према Viète-овим формулама је

$$\begin{aligned}x_1 + x_2 + x_3 &= 0, \\x_1 x_2 + x_2 x_3 + x_3 x_1 &= p, \\x_1 x_2 x_3 &= -q,\end{aligned}$$

док је услов задатка $x_3 = \frac{x_1 + x_2}{x_1 x_2}$, па је $-q = x_1 x_2 x_3 = x_1 + x_2 = -x_3$, тј.

$x_3 = q$. Уколико је $q \neq 0$, тада је $x_1 x_2 = -1$, па друга релација постаје

$$p = -1 + x_3(x_1 + x_2) = -1 + q(-q) = -1 - q^2;$$

то значи да је $q^2 + p + 1 = 0$, што уз другу могућност $q = 0$ даје

$$q^3 + pq + q = 0.$$

61. Ако једначина

$$x^3 + ax + b = 0,$$

$b \neq 0$, има рационалне корене p , q и r , доказати да једначина

$$py^2 + qy + r = 0$$

такође има рационалне корене.

Решење: На основу Viète-ових формул за кубну једначину имамо да је

$$p + q + r = 0 \Rightarrow q = -(p + r).$$

Тада квадратна једначина постаје

$$py^2 - (p + r)y + r = 0.$$

Решења ове једначине су $y_1 = 1$ и $y_2 = \frac{r}{p}$. Како $p, q \in \mathbb{Q}$, важи и $y_1, y_2 \in \mathbb{Q}$ под условом да је $p \neq 0$, што важи с обзиром на по-лајни услов $b \neq 0$.

62. Ако корени једначине са реалним коefицијентима $ax^3 + bx^2 + cx + d = 0$, $a \neq 0$, образују геометријску прогресију, доказати да је $ac^3 = db^3$.

- Решење:** Нека су корени дате једначине $x_1 = \frac{p}{q}$, $x_2 = r$ и $x_3 = pq$. На основу Viète-ових веза је

$$x_1 + x_2 + x_3 = -\frac{b}{a},$$

$$x_1 x_2 + x_2 x_3 + x_3 x_1 = \frac{c}{a},$$

$$x_1 x_2 x_3 = -\frac{d}{a},$$

или

$$\frac{p}{q} + p + pq = p\left(\frac{1}{q} + 1 + q\right) = -\frac{b}{a},$$

$$\frac{p^2}{q} + qp^2 + p^2 = p^2\left(\frac{1}{q} + 1 + q\right) = \frac{c}{a},$$

$$p^3 = -\frac{d}{a}.$$

Из прве две једнакости добија се $p\left(-\frac{b}{a}\right) = \frac{c}{a}$ и, уз помоћ треће $-\frac{d}{a}(-b^3) = c^3$, што даје тражену релацију $ac^3 = db^3$.

63. Реални полином

$$x^3 + ax^2 + bx + c = 0 \quad (c \neq 0)$$

има три различита корена који су узастопни чланови неке геометријске прогресије, док су њихове reciprocne вредности узастопни чланови неке аритметичке прогресије. Одредити коefицијенте a и c (у функцији a).

Решење: Нека су нуле датог полинома једнаке $\frac{k}{q}$, k и kq . Услов задатка даје

$$\frac{q}{k} + \frac{1}{k} + \frac{1}{kq} = \frac{3}{k},$$

па је $je q + 1 + \frac{1}{q} = 3$. Према Viète-овим везама је

$$\frac{k}{q} + k + kq = k\left(q + 1 + \frac{1}{q}\right) = -a,$$

$$\frac{k^2}{q} + k^2 + k^2 q = k^2 \left(q + 1 + \frac{1}{q} \right) = b,$$

$$k^3 = -c,$$

одакле се добијају тражене релације

$$b = \frac{a^2}{3}, \quad c = -\frac{a^3}{27}.$$

64. Ако је један корен полинома $x^2 + px + q$ једнак квадрату другог, доказати да је

$$p^3 + q(3p - 1) + q^2 = 0.$$

Решење: Према услову задатка је $x_2 = x_1^2$, па се Viète-ове везе могу написати у облику

$$x_1 + x_1^2 = x_1(x_1 + 1) = -p,$$

$$x_1^2 x_1 = x_1^3 = q.$$

Елиминацијом корена x_1 из претходних једнакости долази се до траженог услова

$$p^3 + q(3p - 1) + q^2 = 0.$$

65. Ако је збир два корена полинома $P(x) = x^4 + px^3 + qx^2 + rx + s$ једнак збиру осталој два, доказати да је

$$4pq = p^3 + 8r.$$

Решење: Према услову задатка је $x_1 + x_2 = x_3 + x_4$, па се Viète-ове везе могу написати у облику

$$x_1 + x_2 = x_3 + x_4 = -\frac{p}{2},$$

$$(x_1 + x_2)(x_3 + x_4) + x_1 x_2 + x_3 x_4 = q,$$

$$x_1 x_2 (x_3 + x_4) + x_3 x_4 (x_1 + x_2) = -r,$$

$$x_1 x_2 x_3 x_4 = s.$$

Из прве и треће релације следије $\frac{1}{2}(x_1 x_2 + x_3 x_4)p = r$, што уз другу једнакост даје тражену релацију $4pq = p^3 + 8r$.

66. Одредити вредност реалног параметра m тако да збир два корена полинома

$$P(x) = x^4 - 6x^3 + mx^2 - 12x + 16$$

буде једнак збиру друга два корена.

Решење: На основу Viète-ових веза и датог услова, добијају се следеће једнакости:

$$x_1 + x_2 = x_3 + x_4 = 3,$$

$$(x_1 + x_2)(x_3 + x_4) + x_1 x_2 + x_3 x_4 = m,$$

$$x_1 x_2 (x_3 + x_4) + x_3 x_4 (x_1 + x_2) = 12,$$

$$x_1 x_2 x_3 x_4 = 16,$$

па је $x_1 x_2 + x_3 x_4 = 4$, односно

$$m = 13.$$

67. Одредити $a \in \mathbb{R}$ тако да полином

$$P(x) = x^4 - x^3 + ax^2 + 6x - 4$$

има два корена чији је производ једнак 2.

68. Одредити реалне бројеве a и b тако да корени x_1, x_2, x_3, x_4 једначине

$$x^4 + ax + b = 0$$

задовољавају услове

$$x_1 x_2 + \lambda(x_1 + x_2) + \mu = 0,$$

$$x_3 x_4 + \lambda(x_3 + x_4) + \mu = 0,$$

где су λ и μ дати реални бројеви.

Резултат: $a = -4\lambda\mu$, $b = \mu^2 + 2\lambda^2\mu$.

69. Реални полином

$$x^3 + px^2 + qx + r = 0 \quad (r \neq 0),$$

има три реална позитивна корена x_1, x_2 и x_3 . Одредити релације

цију која повезује p, q и r тако да корени полинома могу бити мери бројеви дужина страница неког троугла.

Резултат: Неднакости троугла

$$\begin{aligned}x_1 + x_2 &> x_3, \\x_2 + x_3 &> x_1, \\x_3 + x_1 &> x_2,\end{aligned}$$

уз Viète-ове везе

$$\begin{aligned}x_1 + x_2 + x_3 &= -p, \\x_1 x_2 + x_2 x_3 + x_1 x_3 &= q, \\x_1 x_2 x_3 &= -r\end{aligned}$$

елминисањем корена доводе до услова

$$p < 0, \quad p^2 < 4q, \quad pq < 6r.$$

70. Дата је једначина са реалним коефицијентима

$$x^4 + px^3 + qx^2 + rx + s = 0,$$

$s > 0$. Ако решења ове једначине образују геометријску прогресију, доказати да је тада $p^2 s = r^2$, а ако образују аритметичку прогресију, доказати да је $p^3 - 4pq + 8r = 0$.

Решење: Viète-ове формуле дају

$$\begin{aligned}x_1 + x_2 + x_3 + x_4 &= -p, \\x_1 x_2 + x_1 x_3 + x_1 x_4 + x_2 x_3 + x_2 x_4 + x_3 x_4 &= q, \\x_1 x_2 x_3 + x_1 x_2 x_4 + x_1 x_3 x_4 + x_2 x_3 x_4 &= -r, \\x_1 x_2 x_3 x_4 &= s.\end{aligned}$$

Уколико решења образују геометријску прогресију, тада је

$$x_1 x_2 = x_2 x_3 = x_3 x_4 = \pm \sqrt{s},$$

$$x_1 + x_2 + x_3 + x_4 = -p,$$

$$(x_1 + x_4)x_2 x_3 + (x_2 + x_3)x_1 x_4 = \pm \sqrt{s}(x_1 + x_2 + x_3 + x_4),$$

$$\text{што уз прву релацију даје } -r = \pm \sqrt{s} \cdot (-p), \text{ тј. } p^2 s = r^2.$$

За случај аритметичке прогресије видети решење задатка 65.

$$a_0 x^3 + a_1 x^2 + a_2 x + a_3 = 0$$

$$x_1 x_2 + x_2 x_3 = -2x_1 x_3 ?$$

Решење: Према Viète-овим формулама је

$$\begin{aligned}x_1 + x_2 + x_3 &= -\frac{a_1}{a_0}, \\x_1 x_2 + x_2 x_3 + x_3 x_1 &= \frac{a_2}{a_0}, \\x_1 x_2 x_3 &= -\frac{a_3}{a_0}.\end{aligned}$$

Заменом датог услова у другу једнакост добија се $x_1 x_3 = -\frac{a_2}{a_0}$, па се применом треће једнакости добија $a_2 x_2 = a_3$. Стављајући $x_2 = \frac{a_3}{a_2}$ ($a_2 \neq 0$) у дату једначину, добијамо тражени услов:

$$a_0 a_3^3 + a_1 a_2 a^2 = -2a_2^3 a_3.$$

Уколико је $a_2 = 0$, то би значило да је $x_3 = 0$, тј. $a_3 = 0$, па добијени услов опет важи.

72. Ако су нуле реалног полинома $P(x) = x^3 + ax^2 + bx + c$ међусобно различити реални бројеви, тада су нуле реалног полинома

$$Q(x) = x^3 + ax^2 + \frac{a^2 + b}{4}x + \frac{ab - c}{8}$$

такође међусобно различити реални бројеви. Доказати.

Решење: Ако са x_1, x_2 и x_3 означимо нуле полинома $P(x)$, а са x_4, x_5 и x_6 нуле полинома $Q(x)$, тада ће по Viète-овим формулама бити:

$$\begin{aligned}x_1 + x_2 + x_3 &= -a, & x_4 + x_5 + x_6 &= -a, \\x_1 x_2 + x_2 x_3 + x_3 x_1 &= b, & x_4 x_5 + x_5 x_6 + x_6 x_4 &= \frac{a^2 + b}{4}, \\x_1 x_2 x_3 &= -c; & x_4 x_5 x_6 &= \frac{c - ab}{8}.\end{aligned}$$

Елиминирајом коефицијентата a, b и c из ових шест једначина до-
ти $a_0 \neq 0$, a_1, a_2 и a_3 кубне једначине

Бијају се изрази за x_4, x_5 и x_6 у функцији од x_1, x_2 и x_3 :

$$x_i = \frac{x_1 + x_2}{2}, \quad x_j = \frac{x_2 + x_3}{2}, \quad x_k = \frac{x_3 + x_1}{2},$$

При чему је (i, j, k) перmutација скупа $\{4, 5, 6\}$. Одавде је јасно да $x_1 \neq x_2 \neq x_3 \neq x_1$ поблачи $x_4 \neq x_5 \neq x_6 \neq x_4$, што је и требало доказати.

што је и требало доказати.

73. Ако су сва три корена реалног полинома $x^3 - px + q$ ($p > 0, q > 0$) реални, доказати да за корен најмање апсолутне вредности r важи процена

$$\frac{q}{p} < r \leq \frac{3q}{2p}.$$

Решење: Поншто је, према Viète-овим везама, збир корена нула, а њихов производ негативан ($q > 0$), полином има два позитивна и један негативан корен. Нека су r, s и t корени тако да је $s \geq r > 0$, а $-t = r + s$. Из факторизације

$$(x - r)(x - s)(x + r + s) = x^3 - px + q$$

добијамо

$$p = r^2 + 3rs + s^2$$

$$q = rs(r + s).$$

Како је $s^2 \geq rs \geq r^2$, имамо да је

$$s^2 + rs - 2r^2 \geq 0,$$

па је

$$3(rs + s^2) \geq 2(r^2 + rs + s^2),$$

$$\frac{3}{2}(rs + s^2) \geq (r^2 + rs + s^2).$$

Ако неједнакости

$$rs + s^2 < r^2 + rs + s^2 \leq \frac{3}{2}(rs + s^2)$$

помножимо са

$$-\frac{r}{r^2 + rs + s^2} > 0,$$

добијамо

$$\frac{rs(r+s)}{r^2+rs+s^2} < r \leq \frac{3}{2} \frac{rs(r+s)}{r^2+rs+s^2},$$

односно

$$\frac{q}{p} < r \leq \frac{3q}{2p},$$

Решење: По Viète-овим формулама ће бити:

$$a + b + c = -a,$$

$$ab + bc + ac = b,$$

$$abc = -c.$$

Уколико је $c = 0$, тада се овај систем своди на

$$b = -2a, \quad ab = b,$$

одакле је $a_1 = b_1 = 0$, $a_2 = 1$ и $b_2 = -2$. За $c \neq 0$ систем се своди на

$$ab = -1,$$

$$c(b + 1)(b - 1) = b(b + 1),$$

$$c = \frac{2 - b^2}{b}.$$

За $b = -1$ добија се да је $a_3 = 1$ и $c_3 = -1$, а за $b \neq -1$

$$c = \frac{b}{b - 1} = \frac{2 - b^2}{b},$$

$$\text{или } b^3 - 2b + 2 = 0.$$

Последња једначина има три различита корена (који су различити од b_1, b_2 и b_3 , што се...пако проверава). Дакле, постоји шест полинома P са наведеном особином.

75. Познато је да су нуле комплиексног полинома

$$P_n(z) = z^n + a_{n-1}z^{n-1} + \dots + a_1z + a_0$$

(комплиексни) бројеви a'_1, a'_2, \dots, a'_n . Израчунати производ

$$\prod = (a'_1 + 1)(a'_2 + 1) \dots (a'_n + 1).$$

76. У једначини

$$x^4 + ax^2 + bx + 1 = 0$$

одредити којеффицијенте a и b тако да једначина има

a) два двострука,

б) једно троструко решење.

У оба случаја решити дату једначину. Размотрити случајеве када су бројеви a и b

1° реални,

2° комплексни.

Упутство и резултат:

Применити Viète-ове формуле.

1° $a, b \in \mathbb{R}$:

- a) i) $a = 2, b = 0; x_{1,2} = 1, x_{3,4} = -1;$
ii) $a = -2, b = 0; x_{1,2} = i, x_{3,4} = -i;$

- б) не постоје a, b .

2° $a, b \in \mathbb{C}$:

- a) Исто као под 1° a).

б) i) $a = -2\sqrt{3}i, b = \frac{8}{\sqrt[4]{27}} \operatorname{cis} \frac{3\pi}{4};$
 $x_{1,2,3} = \frac{1}{\sqrt[4]{3}} \cdot \operatorname{cis} \frac{\pi}{4}, x_4 = -\sqrt[4]{3} \operatorname{cis} \frac{\pi}{4};$

ii) $a = 2\sqrt{3}i, b = \frac{8}{\sqrt[4]{27}} \operatorname{cis} \frac{\pi}{4};$

$x_{1,2,3} = \frac{1}{\sqrt[4]{3}} \cdot \operatorname{cis} \frac{3\pi}{4}, x_4 = -\sqrt[4]{3} \operatorname{cis} \frac{3\pi}{4};$

iii) $a = -2\sqrt{3}i, b = \frac{8}{\sqrt[4]{27}} \operatorname{cis} \left(-\frac{\pi}{4}\right);$

$x_{1,2,3} = \frac{1}{\sqrt[4]{3}} \cdot \operatorname{cis} \left(-\frac{3\pi}{4}\right), x_4 = -\sqrt[4]{3} \operatorname{cis} \left(-\frac{3\pi}{4}\right);$

iv) $a = 2\sqrt{3}i, b = \frac{8}{\sqrt[4]{27}} \operatorname{cis} \left(-\frac{3\pi}{4}\right);$

$x_{1,2,3} = \frac{1}{\sqrt[4]{3}} \cdot \operatorname{cis} \left(-\frac{\pi}{4}\right), x_4 = -\sqrt[4]{3} \operatorname{cis} \left(\frac{\pi}{4}\right).$

$$77. \text{ Уколико полином } P(x) = x^4 + px + q \text{ има фактор облика } (x - c)^2,$$

где су p, q и c реални бројеви, доказати да тада p и q испуњавају услов $27p^4 = 256q^3$.

Решење: Нека су куле полинома a, b и c (бар двострука нула). Тада је по Viète-овим формулама:

$$a + b + 2c = 0;$$

$$ab + (a + b) \cdot 2c + c^2 = 0;$$

$$2abc + (a + b)c^2 = -p;$$

$$abc^2 = q.$$

Из прве једнакости је $a + b = -2c$, из друге $ab = 3c^2$, па посљедње две једначине постају

$$4c^3 = -p,$$

$$3c^4 = q,$$

одакле се, елиминацијом c , добија тражени услов $27p^4 = 256q^3$.

78. Одредити вредност реалног броја a за коју корени x_1, x_2 и x_3 реалног полинома $P(x) = x^3 - 6x^2 + ax + a$ задовољавају услов

$$(x_1 - 3)^3 + (x_2 - 3)^3 + (x_3 - 3)^3 = 0.$$

Решење 1: Уведимо нову променљиву $y = x - 3$. Тада полином постаје

$$P(x) = Q(y) = (y + 3)^3 - 6(y + 3)^2 + a(y + 3) + a,$$

тј.

$$Q(y) = y^3 + 3y^2 + (a - 9)y + 4a - 27,$$

а његове нуле су $y_1 = x_1 - 3, y_2 = x_2 - 3$ и $y_3 = x_3 - 3$ и оне морају

према услову да задовоље једнакост

$$y_1^3 + y_2^3 + y_3^3 = 0.$$

Viète-ове формуле дају

$$y_1 + y_2 + y_3 = -3,$$

$$y_1 y_2 + y_2 y_3 + y_3 y_1 = a - 9,$$

$$y_1 y_2 y_3 = 27 - 4a.$$

Како је

$$y_1^3 + y_2^3 + y_3^3 = (y_1 + y_2 + y_3)^3 - 3(y_1 y_2 + y_2 y_3 + y_3 y_1)(y_1 + y_2 + y_3) + 3y_1 y_2 y_3$$

било

$$0 = (-3)^3 - 3(a - 9)(-3) + 3(27 - 4a) = -27 - 3a,$$

што значи да је $a = -9$.

Решење 2: Без увођења смене добило би се

$$\begin{aligned}x_1 + x_2 + x_3 &= b, \\x_1 x_2 + x_2 x_3 + x_3 x_1 &= a, \\x_1 x_2 x_3 &= -a.\end{aligned}$$

Очигледно је

$$\begin{aligned}x_1^2 + x_2^2 + x_3^2 &= (x_1 + x_2 + x_3)^2 - 2(x_1 x_2 + x_2 x_3 + x_3 x_1) = 6^2 - 2a = 36 - 2a; \\x_1^3 + x_2^3 + x_3^3 &= (x_1 + x_2 + x_3)^3 - 3(x_1 x_2 + x_2 x_3 + x_3 x_1)(x_1 + x_2 + x_3) + 3x_1 x_2 x_3 = \\&= 6^3 - 3a \cdot 6 + 3(-a) = 216 - 21a.\end{aligned}$$

Услов $(x_1 - 3)^3 + (x_2 - 3)^3 + (x_3 - 3)^3 = 0$ своди се на

$$(x_1^3 + x_2^3 + x_3^3) - 9(x_1^2 + x_2^2 + x_3^2) + 27(x_1 + x_2 + x_3) = 81,$$

или $216 - 21a - 324 + 18a + 162 = 81$, па је $-3a = 27$ или $a = -9$.

Напомена: Ако се узме да је $P(x) = x^3 - bx^2 + ax + a$ и да корени задовољавају услов $(x_1 - c)^3 + (x_2 - c)^3 + (x_3 - c)^3 = 0$, добија се

$$a = \frac{(b-c)^2 - 2c^2}{b+1-2c}, \quad (b+1-2c \neq 0).$$

79. а) Одредити услов под којим се полином $P(x) = x^4 + ax^3 + bx^2 + cx + d$ може представити у облику

$$P(x) = (x^2 + rx)^2 + p \cdot (x^2 + rx) + q.$$

Када је тај услов испуњен, израчунати нуле полинома $P(x)$.

- б) Изабрати параметар a тако да се једначина

$$x^4 + ax^3 + 7x^2 - 6x - 8 = 0$$

може решити на основу наведене особине.

Решење: а) Тражени идентитет даје

$$\begin{aligned}x^4 + ax^3 + bx^2 + cx + d &= (x^2 + rx)^2 + p(x^2 + rx) + q = \\&= x^4 + 2rx^3 + r^2x^2 + px^2 + prx + q,\end{aligned}$$

$$a = 2r, \quad b = r^2 + p, \quad c = pr, \quad d = q.$$

Елиминацијом p, q, r добија се

тј.

$$r = \frac{a}{2}, \quad p = b - r^2 = b - \frac{a^2}{4},$$

$$c = \frac{a}{2} \left(b - \frac{a^2}{4} \right) = \frac{a}{8} (4b - a^2),$$

што и представља тражени услов.

Једначина се у том случају своди на квадратну, при чему је

$$x^2 + rx = \frac{-p \pm \sqrt{p^2 - 4q}}{2},$$

а ове квадратне једначине сада је лако решити:

$$x_{1,2,3,4} = \frac{-r \pm \sqrt{r^2 - 2p \pm 2\sqrt{p^2 - 4q}}}{2}.$$

- б) У једначини $x^4 + ax^3 + 7x^2 - 6x - 8 = 0$ је $b = 7$ и $c = -6$, па је

$$a = \frac{3}{2}a - 48 = 0.$$

Ово је (канонска) кубна једначина. Ако се претпостави да она има рационалних нула, тада $a \in \{\pm 1, \pm 2, \pm 3, \pm 4, \pm 6, \pm 8, \pm 12, \pm 16, \pm 24, \pm 48\}$. Добија се да $a \in \{-2, 6, -4\}$ и на основу добијене формуле лако се може дони до решења дате једначина.

80. Одредити услов који морају да задовољавају кофицијенти реалног полинома $P(x) = x^4 + ax^3 + bx^2 + cx + d$ да би се сменом $x = u + h$ добио полином облика

$$Q(x) = u^4 + pu + q.$$

Резултат: $8c = (4b - a^2)a$.

81. Помоћу смене $y = 2 - x^2$ трансформисати једначину

$$x^3 - x^2 - 2x + 1 = 0$$

и протумачити добијени резултат.

Решење: Поступак се састоји од елиминације променљиве x из дате једначине и смене

$$x^2 + y - 2 = 0.$$

Множени последњу једнакост са x и одузимајући добијену једначину од дате, имамо

$$-x^2 - xy + 1 = 0.$$

Сабирајући поспљење једнакости долази се до једначине

$$y(1-x) = 1 \Rightarrow x = 1 - \frac{1}{y},$$

а заменом у изразу за смену добија се

$$\left(1 - \frac{1}{y}\right)^2 + y - 2 = 0 \Rightarrow y^3 - y^2 - 2y + 1 = 0.$$

Ова једначина идентична је полазној једначини. Према томе, закључујућемо: ако је x решење дате једначине, њено решење је и $y = 2 - x^2$.

82. Решити једначину

$$\frac{a_3}{3}x^3 + \frac{a_2}{2}x^2 + \frac{a_1}{1}x + a_0 = 0$$

у склупу комплексних бројева ако су кофицијенти a_i реални бројеви и $a_3 \neq 0$ (кубна једначина).

Решење: Тзв. канонски облик алгебарске једначине имамо онда када је $a_{n-1} = 0$, а у нашем случају $a_2 = 0$. До тог облика долази се (очигледно линеарном) сменом $x = z + \alpha$, при чему је $z^3 + pz + q = 0$. Добија се да је $x = z - \frac{\alpha^2}{3a_3}$ (за једначину n -тог степена $x = z - \frac{\alpha^{n-1}}{na_n}$). Нека је $z = u + v$. Тада је

$$\begin{aligned} u^3 + 3u^2v + 3uv^2 + v^3 + p(u + v) + q &= 0, \\ u^3 + v^3 + q + (u + v)(3uv + p) &= 0. \end{aligned}$$

Изаберимо u и v тако да буде $uv = -p/3$, што значи да мора бити $u^3 + v^3 = -q$. Ако се уведе смена $t_1 = u^3$ и $t_2 = v^3$, може се конструисати квадратна једначина (реколвента) чија су решења t_1 и t_2 . Она пласи

$$t^2 + qt - \left(\frac{p}{3}\right)^3 = 0.$$

Нвена решења су

$$t_{1,2} = -\frac{q}{2} \pm \sqrt{\left(\frac{q^2}{4}\right)^2 + \left(\frac{p}{3}\right)^3},$$

а одатле се добијају и вредности $u_{1,2,3}$ и $v_{1,2,3}$, тј. 9 паро-

ва решења по z , што значи да нека од њих не задовољавају једначину. Ако се стави $\alpha^3 = A$, $\nu^3 = B$ и $\alpha' = \frac{-1+i\sqrt{3}}{2}$, тада се решења кубне једначине могу приказати изразима

$$z_1 = \sqrt[3]{A} + \sqrt[3]{B},$$

$$z_2 = \alpha' \cdot \sqrt[3]{A} + \alpha'^2 \cdot \sqrt[3]{B},$$

који су познати под именом Cardano-ове формуле. Дискусија решења може се спровести анализом дискриминанте једначине

$$D = \left(\frac{q}{2}\right)^2 + \left(\frac{p}{3}\right)^3 :$$

- $D > 0$: једно реално, два комплексна решења;

- $D = 0$: три реална решења: $z_1 = 2\sqrt{-\frac{q}{2}}$, $z_2 = z_3 = -\sqrt{-\frac{q}{2}}$;

- $D < 0$: три реална различита решења.

83. Решити једначину

$$x^3 + 3ax^2 - (b^4 + b^3 + b^2 - 3a^2)x - (b^5 + ab^4 + b^4 + ab^3 + ab^2 - a^3) = 0$$

ако су a и b реални бројеви.

Решење: Ако слободан члан расставимо на чиниоце, добијамо $b^5 + ab^4 + b^4 + ab^3 + ab^2 - a^3 = (a+b)(a+b^2)(-a+b+b^2)$.

На основу Viète-ових формулата, како је слободан члан производ корења једначине, међу чиниоцима слободног члана погражимо корење једначине. Испитајмо да ли је $x = -(a+b)$ корен једначине. Применимо Horner-ов поступак

$$\begin{array}{c|ccccc} -(a+b) & 1 & 3a & -b^4 & b^3 & -b^2 + 3a^2 \\ \hline 1 & 2a-b & -b^4 & -b^3 & -ab+a^2 & 0 \end{array}$$

Значи, $x_1 = -(a+b)$ јесте нула једначине. Из горње шеме добијамо:

$$P(x) = (x + a + b)(x^2 + (2a - b)x - (b^4 + b^3 + ab - a^2)).$$

Решавањем квадратне једначине

$$x^2 + (2a - b)x - (b^4 + b^3 + ab - a^2) = 0$$

Добијамо $x_2 = a + b^2$ и $x_3 = a - b^2$, tj. управо преостала два фактора слободног члана.

84. Одредити нуле полинома

$$P(x) = (a+b+c)(a+b+x)(a+c+x)(b+c+x) - abcx.$$

Упутство: Једначина је еквивалентна са

$$(x+a+b+c)((a+b+c)x^2 + (a+b+c)^2x + (a+b)(b+c)(c+a)) = 0.$$

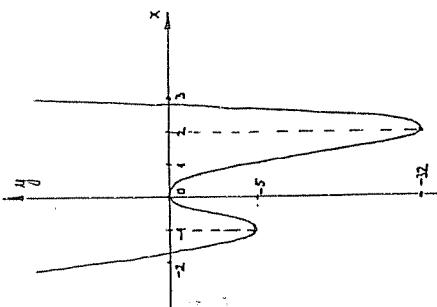
85. Одредити број реалних корена једначине

$$P(x) = 3x^4 - 4x^3 - 12x^2 + a$$

у зависности од реалног параметра a .

Решење: Као што је познато (Rolle-ова теорема), између сваке две реалне нуле полинома $P(x)$ налази се реална нула полинома $P'(x)$. Изводни полином је $P'(x) = 12x^3 - 12x^2 - 24x = 12x \cdot (x^2 - x - 2)$, tj. $P'(x) = 12x(x+1)(x-2)$, па су његове нуле -1, 0 и 2. Вредности полинома $P(x)$ у тим тачкама су $P(-1) = a - 5$, $P(0) = a$ и $P(2) = a - 32$. Једноставном анализом долази се до броја реалних нула датог полинома:

- $a < 0$: две просте нуле,
- $a = 0$: две просте и једна двострука (0),
- $0 < a < 5$: четири просте,
- $a = 5$: две просте и једна двострука (-1),
- $5 < a < 32$: две просте,
- $a = 32$: само једна двострука (2),
- $a > 32$: нема реалних нула.



86. Одредити реални параметар λ тако да једначина

$$x^3 + x + \lambda = 0.$$

има тачно једно реално решење и да разлика квадрата реалног корена и производа комплексних корена буде једнака -1.

Решење: Одредимо најпре број реалних корена у зависности од параметра λ . Између реалних корена полинома $P(x)$ налазе се нуле изводног полинома $P'(x)$ (по Rolle-овој теореми). Изводни полином једнак је $P'(x) = 3x^2 + 1$ и он нема реалних нула, па полином $P(x) = x^3 + x + \lambda$ има мање од две реалне нуле. С обзиром на његов степен, он има тачно једну реалну нулу за коју вредност параметра λ .

Нека су корени полинома $P(x)$ једнаки $x_1 = a$, $x_2 = b + ic$, $x_3 = b - ic$, где су $a, b, c \in \mathbb{R}$. По Viète-овим формулама је

$$\begin{aligned} a + 2b = 0, \\ a(b^2 + c^2) = -\lambda, \end{aligned}$$

при чему је, због задатог услова $b^2 + c^2 - a^2 = 1$.

$$\text{Задатак је } a = b = 0 \text{ и } c = \pm 1, \text{ па важи } b^2 + c^2 - a^2 = 1.$$

Нека је $\lambda \neq 0$; тада је $a \neq 0$, па је $b^2 + c^2 = -\frac{\lambda}{a}$. Поншто је a нула полинома $P(x)$, важи једнакост $a^3 + a + \lambda = 0$, одакле је $-\frac{\lambda}{a} = a^2 + 1$, па следује да је $b^2 + c^2 = a^2 + 1$, tj. опет је задовољен услов

$$b^2 + c^2 - a^2 = 1.$$

Уз подсећање да случај $c = 0$ (постојање три реална решења) није могућан, закључујемо да су тражени услови испуњени за свако $\lambda \in \mathbb{R}$.

87. Колико различитих реалних нула имају полиноми

$$P_n(x) = nx^n - x^{n-1} - x^{n-2} - \dots - 1$$

$$Q_n(x) = (n-1)x^n - nx^{n-1} + 1 ?$$

Решење: Очигледно је да је

$$Q_{n+1}(x) = P_n(x) \cdot (x-1),$$

тако се број реалних нула полинома $P_n(x)$ и $Q_{n+1}(x)$ разликује за 1. Једна од нула је $x = 1$. Како је

$$Q'_{n+1}(x) = n(n+1)(x-1)x^{n-1},$$

види се да је, за $n = 2k+1$ кад $k \in \mathbb{N}$,

$$Q_{n+1}(x) \geq 0,$$

при чему се минимум ($= 0$) постиже за $x = 1$ и то је једина реална (двострука) нула полинома $Q_{n+1}(x)$, па и полинома $P_n(x)$ (проста). За $n = 2k$ је

$$Q'_{n+1}(x) < 0 \text{ за } x \in (0, 1),$$

$$Q'_{n+1}(x) > 0 \text{ за } x \in (-\infty, 0) \cup (1, \infty),$$

па осим нуле $x = 1$ постоји још тачно једна реална (негативна) нула полинома $Q_{n+1}(x)$ и $P_n(x)$. Дакле, полином $P_n(x)$ има једну, док полином $Q_n(x)$ има једну или две реалне различите нуле y зависности од тога да ли је број n непаран или паран.

88. Реални полином

$$P(x) = x^n + a_1 x^{n-1} + \dots + a_{n-1} x + 1 \quad (a_1 \geq 0)$$

има n реалних корена. Доказати да је $P(2) \geq 3^n$.

Решење: Из $a_1 \geq 0$ следи да су сви корени x_i полинома $P(x)$ негативни. Значи, дати полином може се факторисати као

$$P(x) = (x + y_1) \cdots (x + y_n),$$

где су бројеви $y_i = -x_i$ ($i = 1, 2, \dots, n$) позитивни. Сада је

$$2 + y_1 = 1 + 1 + y_1 \geq 3\sqrt[3]{1 \cdot 1 \cdot y_1} = \sqrt[3]{y_1}$$

за све $i = 1, 2, \dots, n$. Имајући у виду да је (из Viète-ових веза) $y_1 \cdots y_n = 1$, множењем претходних n неједнакости добија се

$$P(2) \geq (2 + y_1) \cdots (2 + y_n) \geq 3^n \cdot \sqrt[3]{y_1 \cdots y_n} \geq 3^n,$$

што је и требало доказати.

89. Доказати да ни за једно $n \in \mathbb{N}$ полином

$$P_n(x) = x^{(2n)} - x^{(2n-1)} + x^{(2n-2)} - \dots + x^4 - x^2 + 1$$

нема реалних нула.

Упутство: Показати (нпр. математичком индукцијом) да је

$$(\forall n \in \mathbb{N})(\forall x \in \mathbb{R}) \quad P_{n+1}(x) > P_n(x) > 0,$$

одакле следије тврђење.

90. Доказати да је за све природне бројеве a, b, c, d полином

$$P(x) = x^{4a} + x^{4b+1} + x^{4c+2} + x^{4d+3}$$

делјив полиномом

$$Q(x) = x^3 + x^2 + x + 1.$$

Решење: Пре свега је

$$Q(x) = 0 \Leftrightarrow x^3 + x^2 + x + 1 = 0 \Leftrightarrow$$

$$\Leftrightarrow (x-1)(x^3 + x^2 + x + 1) = 0 \wedge x \neq 1 \Leftrightarrow x^4 = 1 \wedge x \neq 1;$$

дакле нуле полинома $Q(x)$ су све вредности четвртог корена из 1, осим 1. Сада је

$$P(x) = x^{4a} + x^{4b+1} + x^{4c+2} + x^{4d+3} = (x^4)^a + x \cdot (x^4)^b + x^2 \cdot (x^4)^c + x^3 \cdot (x^4)^d.$$

Означимо са x_0 било коју нулу полинома $Q(x)$. У том случају је

$$P(x_0) = 1^a + x_0 \cdot 1^b + x_0^2 \cdot 1^c + x_0^3 \cdot 1^d = Q(x_0) = 0.$$

Дакле, све нуле полинома $Q(x)$ истовремено су и нуле полинома $P(x)$, што значи да $Q(x) \mid P(x)$, што је и требало доказати.

91. Испитати када полином

$$P(x) = x^4 + x^2 + 1$$

дели полином

$$Q(x) = x^{3k} + x^{3m+1} + x^{3n+2}$$

ако су k, m и n природни бројеви.

Решење: Полином $P(x)$ могућно је факторисати у скупу реалних бројева на следећи начин:

$$P(x) = (x^2 - x + 1)(x^2 + x + 1).$$

Дакле, нуле полинома $P(x)$ су кубни корени из бројева -1 и 1 , осим њих самих. Други фактор дели $Q(x)$ за било које k, m и n , а први ако и само ако је $x_i^2 - x_i + 1 = 0$, што је задовољено када су k и n исте парности, а m од њих различите парности, тј. када су бројеви $k, m+1$ и n исте парности.

92. Нека су a и b корени полинома

$$P(x) = x^4 + x^3 - 1.$$

Доказати да је њихов производ ab корен полинома

$$Q(x) = x^6 + x^4 + x^3 - x^2 - 1.$$

Решење: Нека су корени полинома $P(x) = x^4 + x^3 - 1$ бројеви a, b, c и d , тј. $P(x) = (x-a)(x-b)(x-c)(x-d)$. Тада је $a+b+c+d = -1$ и $abcd = -1$ (Vieta-ове формуле), као и

$$-1 = P(-1) = (a+1)(b+1)(c+1)(d+1).$$

Како $\frac{1}{a} \in P(a) = P(b) = 0$, било $a^3 = (1+a)^{-1}$ и $b^3 = (1+b)^{-1}$ ($P(-1) = -1 \neq 0$) и аналогно за c и d . Постмаграјмо израз

$$\begin{aligned} Q(ab) &= (ab)^5 + (ab)^4 + (ab)^3 - (ab)^2 - 1 = \\ &= (ab)^3 ((ab)^2 - (ab)^3 + ab - (ab)^{-1} + 1) = \\ &= (ab)^3 ((ab)^3 + (cd)^3 + ab + cd + 1). \end{aligned}$$

Сада је

$$(ab)^3 = (1+a)^{-1}(1+b)^{-1} = -(1+c)(1+d)$$

$$\begin{aligned} (cd)^3 &= -(1+a)(1+b), \\ \text{па је} \quad Q(ab) &= (ab)^3 (-1+c)(1+d) - (1+a)(1+b) + ab + cd + 1 = \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} &= (ab)^3 (1 - a - b - c - d), \\ \text{тј. } Q(ab) &= 0. \end{aligned}$$

Дакле, број ab јесте нула полинома $Q(x)$, што је и требало доказати.

$$P(a) = P(b) = P(c) = P(d) = 12.$$

Доказати да не постоји чео број k такав, да је $P(k) = 25$.

Решење: Нека је полином $Q(x)$ са целобројним кофицијентима такав да је

$$P(x) - 12 = (x-a)(x-b)(x-c)(x-d) \cdot Q(x).$$

Вредности полинома $P(x)$ и $Q(x)$ за целобројне вредности променљиве x морају такође бити целоброје. Из различитости бројева a, b, c и d следије да вредност $P(x)$ може да се представи у облику производа бар четири различита (целобројна) чиниоца. Претпоставимо сада, супротно тврђењу, да је за $x = k$

$$P(x) - 12 = P(k) - 12 = 25 - 12 = 13.$$

Међутим, број 13 не може се приказати у облику производа бар 4 различита целобројна чиниоца. То значи да није могућно да важи једнакост $P(x) - 12 = 13$ за било који цео број x , тј. $P(x) \neq 25$, што је и требало доказати.

94. Нека је $P(x)$ полином са целобројним кофицијентима. Ако је $\frac{p}{q}$ његова рационална нула ($p \in \mathbb{Z}, q \in \mathbb{N}, p, q$ су узајамно прости), доказати да је за сваки цео број m број $p - mq$ делилак броја $P(m)$.

Решење: Нека је

$$\begin{aligned} P(x) &= a_0 x^n + a_1 x^{n-1} + \dots + a_{n-1} x + a_n, \\ a_i \in \mathbb{Z}, i &= 0, 1, \dots, n, \text{ и } a_n \neq 0. \end{aligned}$$

Ако је $m \in \mathbb{Z}$, тада је $P(m) = a_0 (x-m)^n + a_1 (x-m)^{n-1} + \dots + a_{n-1} (x-m) + a_n$,

$$\text{где су } c_1, c_2, \dots, c_n \in \mathbb{Z} \text{ и } P(m) = c_n, \text{ па имамо да је}$$

$$P\left(\frac{p}{q}\right) = a_0 \left(\frac{p}{q} - m\right)^n + a_1 \left(\frac{p}{q} - m\right)^{n-1} + \dots + a_{n-1} \left(\frac{p}{q} - m\right) + a_n.$$

Како је $P\left(\frac{p}{q}\right) = 0$, имамо

$$\frac{a_0}{q^n} (p - mq)^n + \frac{a_1}{q^{n-1}} (p - mq)^{n-1} + \dots + \frac{a_{n-1}}{q} (p - mq) + a_n = 0,$$

односно

93. Полином $P(x)$ има целобројне кофицијенте. Нека је за четири различита цела броја a, b, c и d

$$a_0(p-mq)^{n-1} + c_1 q(p-mq)^{n-2} + \dots + c_{n-1} q^{n-1} + q^n \frac{P(m)}{p-mq} = 0.$$

Како

$$a_0(p-mq)^{n-1} + c_1 q(p-mq)^{n-2} + \dots + c_{n-1} q^{n-1} \in \mathbb{Z}, \quad \text{значи}$$

да и $q^n \frac{P(m)}{p-mq} \in \mathbb{Z}$, тј. $p-mq \mid q^n P(m)$. Доказимо да $p-mq$ не делји q^n , односно да су бројеви $p-mq$ и q узајамно прости. Претпоставимо супротно, тј. да је $p-mq = k_1 r$ и $q = k_2 r$, $k_1, k_2 \in \mathbb{Z}$, $r \in \mathbb{N}$, $r \geq 2$. Тада је

$$p = k_1 r + k_2 rm = r(k_1 + k_2 m), \quad q = k_2 r,$$

тј. бројеви p и q нису уједно прости, што је супротно претпоставци. На основу тога закључујемо да $p-mq \mid P(m)$, што је и требало доказати.

95. Дат је полином

$$P(x) = x^n + V^0 x^{n-1} + V^1 x^{n-2} + \dots + V^{n-2} x + V^{n-1},$$

где је $V^k = m(m-1) \cdots (m-k+1)$. Испитати да ли полином $P(x)$ има вишеструких корена, и у случају потврдног одговора одредити их.

Решење: Посматрајмо полином

$$Q(x) = \frac{P(x)}{n!} = \frac{x^n}{n!} + \dots + \frac{x^2}{2} + x + 1.$$

чије су нуле идентичне нулама датог полинома. Уколико би полином $Q(x)$ имао вишеструких нула, тада би те нуле биле и нуле полинома $Q'(x)$, тј. полинома

$$Q'(x) = \frac{x^{n-1}}{(n-1)!} + \dots + x + 1 = Q(x) - \frac{x^n}{n!},$$

а тада би то биле и нуле полинома $Q(x) - Q'(x) = \frac{x^n}{n!}$. Како последњи полином има само једну нулу $x = 0$ и како она није нула полинома $P(x)$, закључујемо да $P(x)$ нема вишеструких нула.

Нека су његове нуле x_1, x_2, \dots, x_n . Одредити нуле полинома

$$\text{a)} \quad a_n x^n - a_{n-1} x^{n-1} + a_{n-2} x^{n-2} - \dots + (-1)^n a_0, \\ \text{б)} \quad a_0 x^n + a_1 x^{n-1} + \dots + a_{n-1} x + a_n \quad (a_0 \neq 0),$$

$$\text{в)} \quad \frac{P(n)}{n!} (a) x^n + \frac{P(n-1)}{(n-1)!} (a) x^{n-1} + \dots + P'(a)x + P(a), \\ \text{г)} \quad a_n x^n + a_{n-1} b x^{n-1} + a_{n-2} b^2 x^{n-2} + \dots + a_1 b^{n-1} x + a_0 b^n,$$

где су a и b реални бројеви.

Резултат: а) $-x_1, -x_2, \dots, -x_n$;

$$\text{б)} \quad \frac{1}{x_1}, \frac{1}{x_2}, \dots, \frac{1}{x_n};$$

$$\text{в)} \quad x_1 - a, x_2 - a, \dots, x_n - a;$$

$$\text{г)} \quad bx_1, bx_2, \dots, bx_n.$$

97. Доказати да је полином

$$P(x) = x^{a_1} + x^{a_2} + \dots + x^{a_k} \quad (k, a_i \in \mathbb{N}, i = 1, 2, \dots, k)$$

делјив полиномом

$$Q(x) = x^{k-1} + x^{k-2} + \dots + 1.$$

98. Нека реални полиноми $P(x)$, $Q(x)$, $R(x)$ и $S(x)$ задовољавају једнакост

$$P(x^5) + x Q(x^5) + x^2 R(x^5) \equiv (1 + x + x^2 + x^3 + x^4) S(x^5).$$

Доказати да је полином $P(x)$ делјив биномом $x-1$.

Напомена: Упоредите са задатком 65., стр. 352. другог дела Збирке.

96. Дат је реалан полином

$$P_1(x) = a_n x^n + a_{n-1} x^{n-1} + \dots + a_1 x + a_0.$$

има и позитивних корена. Доказати да су сви ти корени једнаки.

5. 2. РАЦИОНАЛНЕ ФУНКЦИЈЕ

1. Разложити рационалну функцију

a) $\frac{x^4}{x+4}$,

b) $\frac{x^3 - 7x + 6}{x^2 + x - 2}$,

b) $\frac{x^5 + 5x^4 + 5x^3 + 5x^2 + 5x + 1}{x^2 - 2x + 3}$

на збир полинома и прве рационалне функције.

Решење: а) Функције $P(x) = x^4$ и $Q(x) = x + 4$ су несводљиве (NZD(P, Q) = 1), па је довољно извршити дељење:

$$\frac{x^4}{x+4} = x^3 - 4x^2 + 16x - 64 + \frac{256}{x+4}.$$

б) За функције $P(x) = x^3 - 7x + 6 = (x - 1)(x - 2)(x + 3)$ и $Q(x) = (x - 1)(x + 2)$ постоји највећи заједнички делилац различит од 1 (NZD(P, Q) = $x - 1$), па се зато првобитно дата рационална функција изједначава са себи једнаком несводљивом функцијом:

$$\frac{x^3 - 7x + 6}{x^2 + x - 2} = \frac{x^2 + x - 6}{x+2}, \quad (1)$$

а затим изврши дељење:

$$\frac{x^2 + x - 6}{x+2} = x - 1 - \frac{4}{x+2}.$$

Једнакост (1) важи само за оне вредности променљиве x за које је почетна рационална функција дефинисана, а то значи за

$$x \in \mathbb{C} \setminus \{-2, 1\}.$$

Напомена: Задатак може да се реши и без свођења, само уз помоћ десетца.

2. Представити праву рационалну функцију

a) $\frac{x^2+1}{(x-1)(x-2)(x-3)}$,

b) $\frac{x}{x^2-4x+3}$,

c) $\frac{19x-62}{x^3-x^2-32x+60}$

у облику збира парцијалних разломака.

Решење: а) Из идентитета

$$\frac{x^2+1}{(x-1)(x-2)(x-3)} = \frac{A}{x-1} + \frac{B}{x-2} + \frac{C}{x-3}$$

свођењем на заједнички именилац и изједначавањем бројилача, добијамо

$$x^2+1 = A(x-2)(x-3) + B(x-1)(x-3) + C(x-1)(x-2).$$

Коefфицијенте A , B и C можемо одредити на два начина.

Прије начин: После сређивања датог израза и изједначавања коefфицијентата уз одговарајуће степене променљиве x добија се систем линеарних једначина, тј. имамо:

$$x^2+1 = (A+B+C)x^2 + (-5A-4B-3C)x + 6A + 3B + 2C,$$

односно

$$\begin{aligned} A + B + C &= 1, \\ -5A - 4B - 3C &= 0, \\ 6A + 3B + 2C &= 1. \end{aligned}$$

Решавањем овог система једначина одређују се вредности коefфицијентата: $A = 1$, $B = -5$, $C = 5$.

Други начин: Заменимо у дати израз редом вредности $x = 1$, $x = 2$ и $x = 3$. За $x = 1$ добија се $2 = A \cdot (-1) \cdot (-2)$, тј. $A = 1$; за $x = 2$ имамо $5 = B \cdot 1 \cdot (-1)$, тј. $B = -5$; најзад је за $x = 3$ $10 = C \cdot 2 \cdot 1$, тј. $C = 5$. Према томе, важи:

$$\frac{x^2+1}{(x-1)(x-2)(x-3)} = \frac{1}{x-1} - \frac{5}{x-2} + \frac{5}{x-3}.$$

б) Постоји полином другог степена $x^2 - 4x + 3$ има реалне куле, он се може раставити на чинioце који су полиноми првог степена

на: $x^2 - 4x + 3 = (x-1)(x-3)$. И3

$$\frac{x}{(x-1)(x-3)} = \frac{A}{x-1} + \frac{B}{x-3}$$

следије $A = -\frac{1}{2}$, $B = \frac{3}{2}$.

$$\text{б)} \quad \frac{19x-62}{x^3-x^2-32x+60} = \frac{1}{x-2} + \frac{1}{x-5} - \frac{2}{x+6}.$$

3. Представити у виду збира парцијалних разломака следеће рационалне функције:

a) $\frac{x^2+x+1}{(x-1)^3}$;

б) $\frac{5x^4-1}{x^5(x+5)}$;

в) $\frac{2x^4+3x^3-3x^2+5x+10}{(x+3)^3(x-4)^2}$.

Решење: а) Из идентитета:

$$\frac{x^2+x+1}{(x-1)^3} = \frac{A}{x-1} + \frac{B}{(x-1)^2} + \frac{C}{(x-1)^3}$$

следије

$$x^2+x+1 = A(x-1)^2 + B(x-1) + C.$$

Сређивањем израза и изједначавањем коefфицијентата уз одговарајуће степене променљиве x добија се $A = 1$ и $B = C = 3$.

б) Поставимо од идентитета

$$\frac{5x^4-1}{x^5(x+5)} = \frac{A}{x} + \frac{B}{x^2} + \frac{C}{x^3} + \frac{D}{x^4} + \frac{E}{x^5} + \frac{F}{x+5},$$

који даје

$$5x^4-1 = Ax^4(x+5) + Bx^3(x+5) + Cx^2(x+5) + Dx(x+5) + E(x+5) + Fx^5$$

Добијени систем једначина гласи:

$$A + F = 0,$$

$$5A + B = 5,$$

$$5B + C = 0,$$

$$\begin{aligned} 5C + D &= 0, \\ 5D + E &= 0, \\ 5E &= -1, \\ \text{тј. } E &= -\frac{1}{5}, \quad D = \frac{1}{5}, \quad C = -\frac{1}{5}, \quad B = \frac{1}{5^4}, \quad A = 1 - \frac{1}{5^5}, \quad F = \frac{1}{5^5} - 1. \end{aligned}$$

в) Полазећи од

$$\frac{2x^4 + 3x^3 - 3x^2 + 5x + 10}{(x+3)^3(x-4)^2} = \frac{A}{x+3} + \frac{B}{(x+3)^2} + \frac{C}{(x+3)^3} + \frac{D}{x-4} + \frac{E}{(x-4)^2}$$

добијамо $A = C = D = 1$, $B = -2$ и $E = 2$.

4. Рационалну функцију

$$Q(x) = \frac{x^3 + 1}{(x^2 + 4x + 5)(x^2 + 1)}$$

изразити као збир

- а) парцијалних разломака,
- б) разломака чији су именници полиноми првог степена.

Решење: а) Понеко су нуле полинома $x^2 + 4x + 5$ и $x^2 + 1$ комплексне, датој функцији одговарају следећи парцијални разломци:

$$\frac{Ax+B}{x^2 + 4x + 5}, \quad \frac{Cx+D}{x^2 + 1}.$$

Из

$$Q(x) = \frac{Ax+B}{x^2 + 4x + 5} + \frac{Cx+D}{x^2 + 1}, \quad (1)$$

следује

$$x^3 + 1 = (Ax+B)(x^2 + 1) + (Cx+D)(x^2 + 4x + 5),$$

одакле се добија следећи систем линеарних једначина:

$$\begin{aligned} A + C &= 1, \\ B + 4C + D &= 0, \\ B + 5D &= 1. \end{aligned}$$

Негово решење је $(A, B, C, D) = \left(\frac{5}{4}, 1, -\frac{1}{4}, 0\right)$, чиме су одређени тражени парцијални разломци.

До решења смо, међутим, могли доћи и на следећи начин:

укупно идентитет (1) помножимо са $x^2 + 4x + 5$ и промениву x заменимо једном од две конјуговане нуле овог трикома (тј. $-2 \pm i$), из добијене једнакости одмах одређујемо A и B ; на исти начин добићемо C и D ако (1) помножимо са $x^2 + 1$ и ставимо $x = i$ или $x = -i$.

б) У овом случају коefфицијенти полинома у именину не могу бити реални јер важе факторизације

$$x^2 + 4x + 5 = (x + 2 - i)(x + 2 + i)$$

и

$$x^2 + 1 = (x - i)(x + i).$$

Сада рационалној функцији $Q(x)$ одговарају разломци:

$$\frac{A}{x+2-i}, \quad \frac{B}{x+2+i}, \quad \frac{C}{x-i}, \quad \frac{D}{x+i}$$

(A, B, C и D не морају бити реални бројеви). Решавањем одговарајућег система добија се:

$$A = \frac{5}{8} + \frac{3}{4}i, \quad B = \frac{5}{8} - \frac{3}{4}i, \quad C = D = -\frac{1}{8}.$$

5. Разложити следеће праве рационалне функције на збор парцијалних разломака:

$$\begin{aligned} \text{а)} \quad &\frac{x^2 + 1}{(x+1)^2(x-1)}, \\ \text{б)} \quad &\frac{1}{x^3 + 1}. \end{aligned}$$

Решење: а) Из идентитета

$$\frac{x+1}{(x+1)^2(x-1)} = \frac{A}{x+1} + \frac{B}{(x+1)^2} + \frac{C}{x-1},$$

изједначавањем коefфицијентата добија се да је $A(x^2 - 1) + B(x-1) + C(x+1)^2 = x^2 + 1$. Заменjuјући редом вредности $x = -1$, $x = 1$ и $x = 0$ добијају се једнакости $-2B = 2$, $4C = 2$, $-A - B + C = 1$, одакле је $B = -1$,

$$C = \frac{1}{2}, \quad A = \frac{1}{2}, \quad \text{па је}$$

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

б) Како је $x^3+1 = (x+1)(x^2-x+1)$, имамо да је

$$\frac{1}{x^3+1} = \frac{A}{x+1} + \frac{Bx+C}{x^2-x+1},$$

одакле се добија систем линеарних једначина

$$A+B=0,$$

$$A+C=1.$$

Његово решење $A = \frac{1}{3}$, $B = -\frac{1}{3}$, $C = \frac{2}{3}$ даје тражено разлагање

$$\frac{1}{x^3+1} = \frac{1}{3(x+1)} + \frac{-x+2}{3(x^2-x+1)}.$$

6. Доказати да за дате бројеве $A, a_1, a_2, \dots, a_n \in \mathbb{R}$ ($a_1^2, a_2^2, \dots, a_n^2$ су међусобно различити) постоје бројеви $A_1, A_2, \dots, A_n \in \mathbb{R}$ тако да важи једнакост:

$$\frac{A}{(x^2+a_1^2)(x^2+a_2^2)\cdots(x^2+a_n^2)} = \frac{A_1}{x^2+a_1^2} + \cdots + \frac{A_n}{x^2+a_n^2}.$$

Решење: Доказ ћемо извести применом принципа математичке индукције. Нека је

$$Q_n(x) = \frac{A}{(x^2+a_1^2)(x^2+a_2^2)\cdots(x^2+a_n^2)}.$$

За $n=1$ треба доказати да постоји $A_1 \in \mathbb{R}$ тако да важи

$$Q_1(x) = \frac{A}{x^2+a_1^2} = \frac{A_1}{x^2+a_1^2},$$

што је омогућено избором $A_1 = A$. Претпоставимо да тврђење важи за $n=k$ и докажимо да важи за $n=k+1$. За $n=k+1$ биће:

$$\begin{aligned} Q_{k+1}(x) &= \frac{A}{(x^2+a_1^2)\cdots(x^2+a_k^2)(x^2+a_{k+1}^2)} = \frac{A \left[\frac{1}{a_{k+1}^2-a_k^2} (x^2+a_{k+1}^2-x^2-a_k^2) \right]}{(x^2+a_1^2)\cdots(x^2+a_k^2)(x^2+a_{k+1}^2)} = \\ &= \frac{1}{a_{k+1}^2-a_k^2} \left[\frac{A}{(x^2+a_1^2)\cdots(x^2+a_{k-1}^2)(x^2+a_k^2)} - \frac{A}{(x^2+a_1^2)\cdots(x^2+a_{k-1}^2)(x^2+a_{k+1}^2)} \right] = \\ &= \frac{C_1}{x^2+a_1^2} + \cdots + \frac{C_{k-1}}{x^2+a_{k-1}^2} + \frac{C_k}{x^2+a_k^2} + \frac{C_{k+1}}{x^2+a_{k+1}^2} \\ \text{где } C_i &= \frac{A_1 - B_i}{a_{k+1}^2 - a_k^2}, \quad \text{за } i = 1, 2, \dots, k-1; \quad C_k = \frac{A_k}{a_{k+1}^2 - a_k^2} \\ \text{и } C_{k+1} &= \frac{-B_k}{a_{k+1}^2 - a_k^2}, \quad \text{што је и требало доказати.} \end{aligned}$$

7. Раставити на збир парнијалних разломака следеће функције:

$$\text{а) } \frac{3}{(x^2+4)(x^2+1)};$$

$$\text{б) } \frac{a^2+b^2+c^2}{(x^2+a^2)(x^2+b^2)(x^2+c^2)},$$

где су $a, b, c \in \mathbb{R}$ и a^2, b^2, c^2 међусобно различити бројеви.

$$\text{Резултат: а) } \frac{3}{(x^2+4)(x^2+1)} = \frac{1}{x^2+1} - \frac{1}{x^2+4};$$

$$\text{б) } \frac{a^2+b^2+c^2}{(x^2+a^2)(x^2+b^2)(x^2+c^2)} = \frac{A}{x^2+a^2} + \frac{B}{x^2+b^2} + \frac{C}{x^2+c^2}, \quad \text{где је}$$

$$A = \frac{a^2 + b^2 + c^2}{(b^2 - a^2)(c^2 - a^2)}, \quad B = \frac{a^2 + b^2 + c^2}{(a^2 - b^2)(c^2 - b^2)} \quad \text{и} \quad C = \frac{a^2 + b^2 + c^2}{(b^2 - c^2)(a^2 - c^2)}.$$

што је очигледно тачно. Претпоставимо да тврђење важи за $n = k$, тј.

да важи:

$$\frac{1}{x+1} = \frac{1}{0!} \cdot \binom{0}{0} \cdot \frac{(-1)^0}{x+1},$$

8. Раставити на збир одговарајућих парцијалних разломака функције:

$$\text{a)} \quad \frac{x^3 + x^2 + 2x + 7}{(x+1)^2 (x^2 + 4)},$$

$$\text{б)} \quad \frac{11x^4 + 20x^3 - 45x^2 + 22x + 158}{(x-3)(x+2)^3 (x^2 - 2x + 2)},$$

$$\text{в)} \quad \frac{2x^6 + 18x^4 + 7x^3 - 27x^2 + 69x - 269}{(x-1)^3 (x^2 + 9)^2}.$$

Резултат: а) $\frac{1}{x+1} + \frac{1}{(x+1)^2} + \frac{-1}{x^2 + 4}$;

б) $\frac{10}{x-3} + \frac{-1}{x+2} + \frac{1}{(x+2)^2} + \frac{2x-6}{x^2 - 2x + 2}$.

Решење: в) Из идентитета

$$\begin{aligned} \frac{2x^6 + 18x^4 + 7x^3 - 27x^2 + 69x - 269}{(x-1)^3 (x^2 + 9)^2} &= \frac{A}{x-1} + \frac{B}{(x-1)^2} + \frac{C}{(x-1)^3} + \frac{Dx+E}{x^2 + 9} + \frac{Fx+G}{(x^2 + 9)^2} \\ \text{следије } A = 1, B = 2, C = -2, D = 1, E = 3, F = 0 \text{ и } G = -1, \text{ па је} \\ \frac{2x^6 + 18x^4 + 7x^3 - 27x^2 + 69x - 269}{(x-1)^3 (x^2 + 9)^2} &= \frac{1}{x-1} + \frac{2}{(x-1)^2} + \frac{-2}{(x-1)^3} + \frac{x+3}{x^2 + 9} + \frac{-1}{(x^2 + 9)^2}. \end{aligned}$$

Доказати да за сваки природни број n важи

$$\frac{1}{(x+1)(x+2)\cdots(x+n)} = \frac{1}{(n-1)!} \sum_{i=1}^n \binom{n-1}{i-1} \frac{(-1)^{i-1}}{x+i},$$

где је $x \in \mathbb{R} \setminus \mathbb{Z}$ (\mathbb{Z} је скуп негативних целих бројева).

Решење: Применићемо принцип математичке индукције. Докажмо да тврђење важи за $n = 1$. Тада је

што је очигледно тачно. Претпоставимо да тврђење важи за $n = k$, тј.

да важи:

$$\frac{1}{(x+1)(x+2)\cdots(x+k)} = \frac{1}{(k-1)!} \sum_{i=1}^k \binom{k-1}{i-1} \frac{(-1)^{i-1}}{x+i}.$$

За $n = k + 1$ биће:

$$\begin{aligned} \frac{1}{(x+1)(x+2)\cdots(x+k+1)} &= \frac{1}{k} \cdot \frac{(x+k+1)-(x+1)}{(x+1)(x+2)\cdots(x+k+1)} = \\ &= \frac{1}{k} \cdot \frac{1}{(x+1)(x+2)\cdots(x+k)} \cdot \frac{1}{(x+2)(x+3)\cdots(x+k+1)}. \end{aligned}$$

На основу индукцијске хипотезе, примећене на оба разломка (у другом, уведимо смисну $x+1 = y$, а због $x \in \mathbb{R} \setminus \mathbb{Z}$ биће и $y \in \mathbb{R} \setminus \mathbb{Z}$), следије:

$$\begin{aligned} \frac{1}{(x+2)(x+3)\cdots(x+k+1)} &= \frac{1}{(y+1)(y+2)\cdots(y+k)} = \\ &= \frac{1}{(k-1)!} \sum_{i=1}^k \binom{k-1}{i-1} \frac{(-1)^{i-1}}{y+i} = \frac{1}{(k-1)!} \sum_{i=1}^k \binom{k-1}{i-1} \frac{(-1)^{i-1}}{x+1+i}, \end{aligned}$$

и, затим:

$$\begin{aligned} \frac{1}{(x+1)(x+2)\cdots(x+k+1)} &= \\ &= \frac{1}{k} \cdot \left(\frac{1}{(k-1)!} \sum_{i=1}^k \binom{k-1}{i-1} \frac{(-1)^{i-1}}{x+i} - \frac{1}{(k-1)!} \sum_{i=1}^k \binom{k-1}{i-1} \frac{(-1)^{i-1}}{x+1+i} \right) = \\ &= \frac{1}{k!} \cdot \left(\sum_{i=1}^k \binom{k-1}{i-1} \frac{(-1)^{i-1}}{x+i} - \sum_{i=1}^{k+1} \binom{k-1}{i-2} \frac{(-1)^{i-2}}{x+i} \right) = \frac{1}{k!} \cdot \\ &\cdot \left(\binom{k-1}{0} \frac{(-1)^0}{x+1} + \sum_{i=2}^k \left(\binom{k-1}{i-1} \frac{(-1)^{i-1}}{x+i} - \binom{k-1}{i-2} \frac{(-1)^{i-2}}{x+i} \right) - \binom{k-1}{k-1} \frac{(-1)^{k-1}}{x+k+1} \right) = \\ &= \frac{1}{k!} \cdot \left(\binom{k-1}{0} \frac{(-1)^0}{x+1} + \sum_{i=2}^k \left(\binom{k-1}{i-1} + \binom{k-1}{i-2} \right) \frac{(-1)^{i-1}}{x+i} + \binom{k-1}{k-1} \frac{(-1)^k}{x+k+1} \right). \end{aligned}$$

Због $\binom{k-1}{0} = 1 = \binom{k}{0}$, $\binom{k-1}{i-1} + \binom{k-1}{i-2} = \binom{k}{i-1}$ и $\binom{k-1}{k-1} = 1 = \binom{k}{k}$, на крају добијамо:

ЛИТЕРАТУРА

$$\frac{1}{(x+1)(x+2)\cdots(x+k+1)} = \frac{1}{k!} \cdot \left[\binom{k}{0} \frac{(-1)^0}{x+1} + \sum_{i=2}^k \binom{k}{i-1} \frac{(-1)^{i-1}}{x+i} + \binom{k}{k} \frac{(-1)^k}{x+k+1} \right] = \\ = \frac{1}{k!} \sum_{i=1}^{k+1} \binom{k}{i-1} \frac{(-1)^{i-1}}{x+i},$$

чиме је доказ завршен.

- [1] Р. Дацић: "Елементарна комбинаторика", Математички институт, Београд, 1977.

- [2] В. Девиде: "Задаци из апстрактне алгебре", Научна књига, Београд, 1989.

- [3] Г. В. Калајин: "Алгебра", БС процесор - Математички факултет, Београд, 1992.

- [4] Д. С. Митриновић: "Математика у облику методичке збирке здатака са решенима, I део", Грађевинска књига, Београд, 1989.

- [5] Д. С. Митриновић, Д. Ж. Боковић: "Полиноми и матрице", ИЦС, Београд, 1975.

- [6] М. и С. Прашић: "Увод у математичку логику - теорија и задаци", Математички институт, Београд, 1984.

- [7] З. Стојаковић, Ђ. Паунић: "Збирка задатака из алгебре - групе, прстени, поља", Грађевинска књига, Београд, 1983.

- [8] Ј. Ушан, В. Бонин, Р. Тошић: "Увод у алгебру са методичком збирком задатака", РУ "Радивој Типранов", Нови Сад, 1979.

- [9] Д. Цветковић: "Дискретне математичке структуре", Научна књига, Београд, 1987.

- [10] Д. Цветковић: "Теорија графова и њене примене", Научна књига, Београд, 1990.

[11] Д. Цветковић, И. Лажковић, М. Меркље, З. Радосављевић, С. Симић, П. Васић: "Математика I - алгебра", Електротехнички факултет, Београд, 1998.

[12] Д. Цветковић, С. Симић: "Дискретна математика - математика за компјутерске науке", Просвета, Ниш, 1996.

[13] Д. Цветковић, С. Симић: "Комбинаторика - класична и модерна", Научна књига, Београд, 1990.

Izdavač

AKADEMSKA MISAO

Bul. kralja Aleksandra 73, Beograd
tel./fax: (+381 11) 3218 354

e-mail: office@akademiska-misao.co.yu

www.akademiska-misao.co.yu

CIP - Каталогизација у публикацији
Народна библиотека Србије, Београд



512.53/.55 (075.8)(076)

512.563 (075.8)(076)

512.62 (075.8)(076)

519.1 (075.8)(076)

ЗБИРКА задатака из алгебре. Део 1 / Петар
Васић, Братислава Иричанић, Мирко Јовановић,
Таријана Матаревић, Богдана Михиловић, Зоран
Радосављевић, Слободан Синђић, Драгош
Црнековић. - [5. испл.] - Београд:
Академски издавао, 2004
(Београд : Завод за ГТ ТМФ). - XII,
302 стр.; граф. прикази : 24 цм
Тираж 300. - Библиографија: стр. 301-302.

ISBN 86-7466-122-X

1. Васић, Петар М.
- а) Теорија група - Задаци б) Бунова
алгебра - Задаци ц) Полноми - Задаци
д) Комбинаторика - Задаци
- COBISS.SR-ID 110189836

