

**Задача 1:** (8т.) Използвайте таблица на истинност, за да проверите дали следните логически изрази са еквивалентни:

$$(p \wedge q) \rightarrow r \equiv (p \wedge \neg r) \rightarrow \neg q$$

Решение:

| p | q | r | $p \wedge q$ | $A = (p \wedge q) \rightarrow r$ | $p \wedge \neg r$ | $B = (p \wedge \neg r) \rightarrow \neg q$ | $A \leftrightarrow B$ |
|---|---|---|--------------|----------------------------------|-------------------|--|-----------------------|
| F | F | F | F            | T                                | F                 | T  | T                     |
| F | F | T | F            | T                                | F                 | T  | T                     |
| F | T | F | F            | T                                | F                 | T  | T                     |
| F | T | T | F            | T                                | F                 | T  | T                     |
| T | F | F | F            | T                                | T                 | T  | T                     |
| T | F | T | F            | T                                | F                 | T  | T                     |
| T | T | F | T            | F                                | T                 | F  | T                     |
| T | T | T | T            | T                                | F                 | T  | T                     |

Изразите са еквивалентни, тъй като  $A \leftrightarrow B$  е тавтология.

**Задача 2:** (15т.) Да означим с  $S$  следното твърдение: Произволна програма на Java, ако е синтактически коректна, то тя се компилира без съобщения за грешки.

а) Формулирайте отрицанието на  $S$ . Кое твърдение е вярно:  $S$  или  $\neg S$ ;

Решение: Отрицанието на  $S$  гласи следното: Съществува програма на Java, която е синтактически коректна, но се компилира със съобщения за грешки. Вярното от двете твърдения е  $S$ .

б) Формулирайте по подходящ начин предикати  $P(x)$  и  $Q(x)$ , за да запишете  $S$  и  $\neg S$  на езика на предикатната логика.

Решение: Да означим с  $D$  множеството, състоящо се от всички възможни програми на Java и нека следните предикати са с домейн  $D$ :

$P(x)$  :  $x$  е синтактически коректна

$Q(x)$  :  $x$  се компилира без съобщения за грешки

Тогава твърденията  $S$  и  $\neg S$  можем да запишем така:

$S : \forall x(P(x) \rightarrow Q(x))$

$\neg S : \exists x(P(x) \wedge \neg Q(x))$

**Задача 3:** (12т.) Дадени са универсалното множество  $U = \{1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8\}$  и четири негови подмножества  $A = \{2, 4, 6, 8\}$ ,  $B = \{4, 8\}$ ,  $C = \{2, 3, 5, 7\}$  и  $D = \{1, 3, 5\}$ . Напишете в явен вид всяко от множествата:

а) (1т.)  $A \cup B$

б) (1т.)  $C \cap D$

в) (1т.)  $A \Delta B$

г) (1т.)  $A \cap (B \cup C \cup D)$

- д) (1т.)  $(A \setminus B) \cup (C \setminus D)$   
 е) (1т.)  $\overline{A} \cup \overline{B}$   
 ж) (1т.)  $(C \setminus A) \Delta D$   
 з) (2т.)  $2^A \cap 2^B$   
 и) (3т.)  $2^D \setminus 2^C$

Решение:

- а) (1т.)  $A \cup B = \{2, 4, 6, 8\}$   
 б) (1т.)  $C \cap D = \{3, 5\}$   
 в) (1т.)  $A \Delta B = \{2, 6\}$   
 г) (1т.)  $A \cap (B \cup C \cup D) = \{2, 4, 8\}$   
 д) (1т.)  $(A \setminus B) \cup (C \setminus D) = \{2, 6, 7\}$   
 е) (1т.)  $\overline{A} \cup \overline{B} = \{4, 8\}$   
 ж) (1т.)  $(C \setminus A) \Delta D = \{1, 7\}$   
 з) (2т.)  $2^A \cap 2^B = \{\emptyset, \{4\}, \{8\}, \{4, 8\}\}$   
 и) (3т.)  $2^D \setminus 2^C = \{\{1\}, \{1, 3\}, \{1, 5\}, \{1, 3, 5\}\}$

**Задача 4:** (12т.) Функцията  $f : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$  е дефинирана, както следва:

$$f(n) = \begin{cases} 3 & \text{ако } n = 1 \\ f(n-1) + (4n-1) & \text{ако } n \geq 2 \end{cases}$$

Докажете по индукция, че  $f(n) = n(2n+1)$  за всяко естествено число  $n \geq 1$ .

Решение: Нека  $P(n) : f(n) = n(2n+1)$ .

1. Доказателство, че  $P(1)$  е вярно:  $f(1) = 3$  и  $1 \cdot (2 \cdot 1 + 1) = 3$  - вярно
2. Допускаме, че  $P(k) : f(k) = k(2k+1)$  е вярно за някакво естествено число  $k \geq 1$ .
3. Доказателство, че  $P(k+1) : f(k+1) = (k+1)(2k+3)$  е вярно:

$$\begin{aligned} k \geq 1 \Rightarrow k+1 \geq 2 \Rightarrow f(k+1) &= f(k) + (4k+3) = k(2k+1) + (4k+3) = \\ &= 2k^2 + 5k + 3 \quad (1) \end{aligned}$$

$$(k+1)(2k+3) = 2k^2 + 5k + 3 \quad (2)$$

От (1) и (2) следва, че  $P(k+1)$  е вярно.

Следователно,  $P(n)$  е вярно за всяко естествено число  $n \geq 1$ .

**Задача 5:** (15т.) Релацията  $R \subset \mathbb{Z} \times \mathbb{Z}$  е дефинирана по следния начин:

$$R = \{(x, y) : 4|(x+3y)\}$$

Докажете, че  $R$  е релация на еквивалентност и опишете класовете на еквивалентност.

Решение: Ще проверим дали релацията притежава свойствата рефлексивност, симетричност и транзитивност.

1. *Рефлексивност*: Нека  $x$  е произволен елемент на домейна  $\mathbb{Z}$ . Двойката  $(x, x)$  принадлежи на релацията точно тогава, когато  $4|(x + 3x)$ , което очевидно е вярно. Следователно, релацията е рефлексивна.

2. *Симетричност*: Нека  $x$  и  $y$  са два произволни елемента на домейна  $\mathbb{Z}$ , които са в релация. Следователно,  $4|x + 3y$ , т.e.  $\exists k \in \mathbb{Z} : x + 3y = 4k$ . За да проверим принадлежността на двойката  $(y, x)$  към релацията ще изследваме дали  $4|y + 3x$ .

$$y + 3x = (4x + 4y) - (x + 3y) = 4(x + y) - 4k = 4(x + y - k) = 4p, p \in \mathbb{Z}$$

Следователно  $4|y + 3x$ , т.e.  $(y, x) \in R$

Следователно релацията е симетрична.

3. *Транзитивност*: Нека  $x, y$  и  $z$  са три произволни елемента на домейна  $\mathbb{Z}$ , такива че  $(x, y) \in R$  и  $(y, z) \in R$ . Ще проверим дали от това следва, че  $(x, z) \in R$ .

$$(x, y) \in R \Rightarrow 4|x + 3y \Rightarrow x + 3y = 4k, k \in \mathbb{Z}$$

$$(y, z) \in R \Rightarrow 4|y + 3z \Rightarrow y + 3z = 4r, r \in \mathbb{Z}$$

$$x + 3z = (x + 3y) + (y + 3z) - 4y = 4k + 4r - 4y = 4(k + r - y) = 4p, p \in \mathbb{Z} \Rightarrow$$

$$4|x + 3z \Rightarrow (x, z) \in R$$

От това следва, че релацията е транзитивна.

И така, релацията  $R$  е рефлексивна, симетрична и транзитивна, т.e. тя е релация на еквивалентност.

Класовете на еквивалентност на релацията са:

$$R_{[0]} = \{x : x = 4k, k \in \mathbb{Z}\}$$

$$R_{[1]} = \{x : x = 4k + 1, k \in \mathbb{Z}\}$$

$$R_{[2]} = \{x : x = 4k + 2, k \in \mathbb{Z}\}$$

$$R_{[3]} = \{x : x = 4k + 3, k \in \mathbb{Z}\}$$

**Задача 6:** (15т.) Три книжарници продават учебна литература по информатика. В издателство са подгответи четири нови книги. Един доставчик е натоварен да разнесе 400 книги - по 100 екземпляра от всяка. Той изпълнил задачата, но на различните места оставил различен брой екземпляри, като не запомнил къде по колко точно. Сигурно ли е, че както и да е разпределил книгите, то в някоя от книжарниците е оставил поне по 34 екземпляра на две от книгите?

Решение: Ще приложим принципа на Дирихле двукратно.

Първо да разгледаме една от новоиздадените книги. Тя е в 100 екземпляра и се разпределя в 3 книжарници. Тъй като  $100 = 3 \cdot 33 + 1$ , то съгласно обобщения принцип на Дирихле, ще има книжарница, в която са оставени поне 34 екземпляра. Това важи за всяка от четирите нови книги, а те се разпределят в 3 книжарници, така че според принципа на Дирихле ще има книжарница, в която се попаднали поне 34 екземпляра от две от книгите.

**Задача 7:** (15т.) Да се определи броят на числата, които се получават чрез разместяване на цифрите на числото 231458967, всяко от които не съдържа никое от числата 735, 24 и 6189.

Решение: Нека  $U$  е множеството от всички числа, които се получават чрез разместяване на цифрите,  $A_1 \subseteq U$  - множеството от числа, които съдържат 735,  $A_2 \subseteq U$  - множеството от числа, които съдържат 24,  $A_3 \subseteq U$  - множеството от числа, които съдържат 6189. Тогава, числата, чиито брой търсим, са елементите на множеството  $U \setminus (A_1 \cup A_2 \cup A_3)$  и съгласно Принципа на включването и изключването техният

$$\begin{aligned} \text{брой е: } & |U \setminus (A_1 \cup A_2 \cup A_3)| = \\ & = |U| - (|A_1| + |A_2| + |A_3|) + (|A_1 \cap A_2| + |A_1 \cap A_3| + |A_2 \cap A_3|) - |A_1 \cap A_2 \cap A_3| = \\ & = 9! - (7! + 8! + 6!) + (6! + 4! + 5!) - 3!. \end{aligned}$$