

Zestaw 1 — Rachunek zdań

Część A

1. Niech

p = „pada deszcz”,
 q = „świeci słońce”,
 r = „na niebie są chmury”.

Zapisz poniższe zdania przy pomocy symboli logicznych:

- Pada deszcz i świeci słońce.
- Jeśli pada deszcz, to na niebie są chmury.
- Jeśli nie pada deszcz, to nie świeci słońce i na niebie są chmury.
- Słońce świeci wtedy i tylko wtedy, gdy nie pada deszcz.
- Jeśli nie ma chmur na niebie, to świeci słońce.

2. Ile jest funktorów zdaniotwórczych jednoargumentowych? A dwuargumentowych?

3. Przypomnij tabele prawdy dla następujących funktorów zdaniotwórczych: negacji (\neg), koniunkcji (\wedge), alternatywy (\vee), implikacji (\Rightarrow), równoważności (\Leftrightarrow), alternatywy wykluczającej (XOR lub \oplus), kreski Sheffera (NAND lub $|$) i strzałki Peirce’a (NOR lub \downarrow).

4. Przypomnij następujące prawa rachunku zdań: przemienność oraz łączność koniunkcji i alternatywy, rozdzielność koniunkcji względem alternatywy i alternatywy względem koniunkcji, de Morgana.

5. Sprawdź, przy pomocy tabel prawdy, że prawa z zadania 4 są rzeczywiście tautologiami rachunku zdań.

6. Sprawdź, przy pomocy tabeli prawdy, że poniższe funkcje zdaniowe są tautologiami rachunku zdań:

- $p \Rightarrow (q \Rightarrow p)$,
- $(p \Rightarrow q) \Leftrightarrow (\neg p \vee q)$,
- $[(p \Rightarrow q) \Rightarrow p] \Rightarrow p$,
- $[(p \Rightarrow q) \wedge (q \Rightarrow r)] \Rightarrow (p \Rightarrow r)$,
- $[p \Rightarrow (q \Rightarrow r)] \Rightarrow [(p \Rightarrow q) \Rightarrow (p \Rightarrow r)]$.

7. Wypisz tabele prawdy dla funkcji zdaniowych:

- $p \oplus p$,
- $(p \oplus q) \oplus r$,
- $(p \oplus p) \oplus p$.

8. Niech n będzie dowolnie ustaloną liczbą całkowitą. Rozważmy zdanie

p = „liczba n jest podzielna przez 9”.

Rozstrzygnij, czy jest to warunek konieczny, dostateczny, czy może konieczny i dostateczny dla zdania q , przy czym:

- q = „liczba n jest podzielna przez 3”,
- q = „liczba n jest podzielna przez 18”,
- q = „suma cyfr liczby n (w rozwinięciu dziesiętnym) jest podzielna przez 9”.

9. Przypomnij, czym są *koniunkcyjna postać normalna* (CNF) i *dysjunkcyjna postać normalna* (DNF) funkcji zdaniowej.

Część B

10. Sprawdź, dowolną metodą, czy poniższe funkcje zdaniowe są tautologiami rachunku zdań:

- a) $\{[(p \wedge q) \Rightarrow r] \wedge [(p \vee q) \Rightarrow \neg r]\} \Rightarrow (p \wedge q \wedge r)$,
- b) $[(p \Rightarrow q) \wedge (r \Rightarrow q) \wedge (s \Rightarrow q)] \Rightarrow [(p \wedge r \wedge \neg s) \Rightarrow q]$,
- c) $[(p \vee q) \wedge (r \vee s)] \Rightarrow \{[(p \Rightarrow q) \vee (p \Rightarrow r)] \wedge [(q \Rightarrow s) \vee (q \Rightarrow p)]\}$,
- d) $[(p \Rightarrow q) \wedge (r \Rightarrow s) \wedge (t \Rightarrow u)] \Rightarrow [(p \wedge r \wedge t) \Rightarrow (q \wedge s \wedge u)]$.

11. Wykaż, posługując się znanymi prawami rachunku zdań, że:

- a) $(p \Rightarrow q) \equiv \neg(p \wedge \neg q)$,
- b) $[(p \wedge q) \Rightarrow r] \equiv [p \Rightarrow (q \Rightarrow r)]$,
- c) $[(p \Rightarrow r) \wedge (q \Rightarrow r)] \equiv [(p \vee q) \Rightarrow r]$.

12. Znajdź najkrótszą funkcję zdaniową równoważną funkcji:

- a) $(p \wedge q \wedge s) \vee (p \wedge \neg q \wedge \neg r) \vee (p \wedge q \wedge \neg s) \vee \neg[(p \wedge r) \Rightarrow q]$,
- b) $(q \wedge r \wedge s \wedge \neg q) \vee (p \wedge \neg q \wedge \neg p) \vee (r \wedge s)$.

13. Zbuduj funkcję zdaniową zmiennych p, q, r , która przyjmuje wartość T wtedy i tylko wtedy, gdy:

- a) dokładnie jedna ze zmiennych p, q i r przyjmuje wartość T,
- b) dokładnie dwie ze zmiennych p, q i r przyjmują wartość T.

14. Wykorzystując funktor \oplus oraz symbol wartości logicznej T, zapisz funkcję zdaniową równoważną $p \Leftrightarrow q$,

15. Przy pomocy symboli \oplus, \Rightarrow, T i F (nie musisz wykorzystywać wszystkich) zapisz funkcje zdaniowe równoważne $p \wedge q$ i $p \vee q$.

16. Zapisz przy pomocy kreski Sheffera $|$ (oraz oczywiście symboli zmiennych i nawiasów) funktory negacji, koniunkcji, alternatywy i implikacji.

17. Opierając się na rozwiązaniu zadania 16, zbuduj wyłącznie przy pomocy funktora NAND oraz zmiennej p funkcję zdaniową, która niezależnie od wartości p przyjmie wartość T. Stwórz analogiczną funkcję zdaniową, która przyjmuje wartość F.

18. Przedstaw funkcje zdaniowe $p \oplus q$ i $p \oplus q \oplus r$ w koniunkcyjnej i dysjunkcyjnej postaci normalnej (CNF i DNF).

Część C

19. Wykaż, że NAND i NOR są jedynymi funktorami dwuargumentowymi, przy pomocy których można wyrazić wszystkie inne funktory jedno- i dwuargumentowe.

20. Uzasadnij, że zbiór funktorów

$$\{\oplus, \Leftrightarrow, \neg, T, F\}$$

(T i F traktujemy w tej chwili jak funktory zeroargumentowe) nie jest *zupełny*, to znaczy: istnieje funkcja zdaniowa, której nie da się w sposób równoważny zapisać przy użyciu symboli z podanego zbioru.

21. Dla dowolnej formuły CNF znajdź formułę 3-CNF (czyli taką formułę CNF, że każda jej klauzula alternatyw składa się z trzech literalów), która jest spełnialna wtedy i tylko wtedy, gdy spełnialna jest formuła wyjściowa.

22. Bolek, Lolek i Tola grają w następującą grę: Tola jest sama w zamkniętym pokoju, w którym na stole leży w rzędzie 9 białych, ponumerowanych (od 1 do 9), kopert. Do pokoju wchodzi Bolek. Tola podaje wybrany przez siebie numer koperty, a Bolek może, ale nie musi, oznaczyć tę kopertę znakiem X. Tola i Bolek powtarzają ten schemat 8 razy, przy czym Tola za każdym razem wybiera inną kopertę. Bolek wychodzi z pokoju, ale w żaden sposób nie może się teraz kontaktować z Lolkiem. W tym czasie Tola podchodzi do ostatniej koperty, która nie została wcześniej wskazana, i ukrywa w niej szyfr do sejf. Może też, podobnie jak Bolek, oznaczyć tę kopertę znakiem X. W tej chwili do pokoju wchodzi Lolek i jego zadaniem jest znaleźć szyfr. Może w tym celu otworzyć maksymalnie 3 koperty. Wymyśl strategię, która gwarantuje chłopcom zwycięstwo.

23. Napisz program, który dodaje dwie liczby całkowite. W rozwiązaniu nie można użyć (jawnie lub nie) żadnego działania arytmetycznego (+, −, ·, /, ...).

24. Przez $(a_n a_{n-1} \dots a_1 a_0)_2$ będziemy oznaczać zapis liczby w systemie o podstawie 2, czyli

$$(a_n a_{n-1} \dots a_1 a_0)_2 = a_n \cdot 2^n + a_{n-1} \cdot 2^{n-1} + \dots + a_1 \cdot 2^1 + a_0 \cdot 2^0,$$

przy czym $a_i \in \{0, 1\}$, $i \in \{0, 1, \dots, n\}$ są cyframi dwójkowymi (bitami w zapisie binarnym).

Stwórz funkcję zdaniową, która dla zmiennych logicznych

$$p_0, p_1, \quad q_0, q_1, \quad r_0, r_1, r_2, r_3$$

przyjme wartość T wtedy i tylko wtedy, gdy

$$(p_1 p_0)_2 \cdot (q_1 q_0)_2 = (r_3 r_2 r_1 r_0)_2$$

(utożsamiliśmy w tej sytuacji T z 1, a F z 0). Innymi słowy, funkcja ma sprawdzać, czy dla liczb dwubitowych p i q oraz liczby czterobitowej r zachodzi równość $p \cdot q = r$.