

# Logika dla informatyków

## Egzamin poprawkowy (pierwsza część)

21 lutego 2017

**Zadanie 1 (2 punkty).** Jeśli formuła  $\neg(p \wedge q \Rightarrow r) \wedge \neg(s \vee t)$  jest spełnialna, to w prostokąt poniżej wpisz dowolne wartościowanie spełniające tę formułę. W przeciwnym przypadku wpisz słowo “SPRZECZNA”.

$$\sigma(p) = \sigma(q) = \text{T}, \quad \sigma(r) = \sigma(s) = \sigma(t) = \text{F}$$

**Zadanie 2 (2 punkty).** W prostokąty poniżej wpisz dwie formuły równoważne formule  $(p \Leftrightarrow q) \vee r$ , odpowiednio w koniunkcyjnej oraz dysjunkcyjnej postaci normalnej.

CNF

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

DNF

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

**Zadanie 3 (2 punkty).** Jeśli formuła  $((p \Rightarrow q) \wedge (q \Rightarrow r)) \Rightarrow ((p \vee q) \Rightarrow r)$  jest tautologią rachunku zdań, to w prostokąt poniżej wpisz dowód tej tautologii w systemie naturalnej dedukcji. W przeciwnym przypadku wpisz wartościowanie, dla którego ta formuła jest fałszywa.

**Zadanie 4 (2 punkty).** Mówimy, że formuła  $\varphi$  logiki I rzędu jest w *preneksowej postaci normalnej*, jeśli jest postaci  $\mathcal{Q}_1 x_1 \dots \mathcal{Q}_n x_n \psi$ , gdzie  $x_i$  są zmiennymi,  $\mathcal{Q}_i$  są kwantyfikatorami (czyli  $\mathcal{Q}_i \in \{\forall, \exists\}$  dla  $i = 1, \dots, n$ ), a formuła  $\psi$  nie zawiera kwantyfikatorów. Jeśli istnieje formuła w prenksowej postaci normalnej równoważna formule  $(\forall n \exists x (f(x) > n)) \wedge \neg (\exists n \forall x f(x) > n)$ , to w prostokąt poniżej wpisz dowolną taką formułę. W przeciwnym przypadku wpisz słowo „NIE”.

$$\forall n \exists x_1 \exists x_2. f(x_1) > n \wedge \neg (f(x_2) > n)$$

**Zadanie 5 (2 punkty).** *Różnicę symetryczną*  $\dot{-}$  zbiorów  $A$  i  $B$  definiujemy w sposób następujący:  $A \dot{-} B = (A \setminus B) \cup (B \setminus A)$ . Nie używając symbolu  $\dot{-}$  wpisz w prostokąt poniżej wyrażenie równoważne z  $(A \dot{-} B) \dot{-} C$ .

$$(((A \setminus B) \cup (B \setminus A)) \setminus C) \cup (C \setminus ((A \setminus B) \cup (B \setminus A)))$$

**Zadanie 6 (2 punkty).** Jeśli równość  $\bigcap_{t \in T} (A_t \setminus B_t) = \bigcap_{t \in T} A_t \setminus \bigcap_{t \in T} B_t$  zachodzi dla wszystkich zbiorów indeksów  $T$  oraz wszystkich indeksowanych rodzin zbiorów  $\{A_t\}_{t \in T}$  oraz  $\{B_t\}_{t \in T}$ , to w prostokąt poniżej wpisz słowo „TAK”. W przeciwnym przypadku wpisz odpowiedni kontrprzykład.

$$T = \{1, 2\}, A_1 = \{1\}, A_2 = \{1\}, B_1 = \{1\}, B_2 = \emptyset$$

**Zadanie 7 (2 punkty).** Jeśli zbiór klauzul  $\{\neg p \vee q, \neg q \vee r, p \vee q, \neg q \vee \neg r\}$  jest sprzeczny, to w prostokąt poniżej wpisz rezolucyjny dowód sprzeczności tego zbioru. W przeciwnym przypadku wpisz wartościowanie spełniające ten zbiór.

**Zadanie 8 (2 punkty).** Dla  $n \in \mathbb{N}$  niech  $A_n = \{f \in \mathbb{N}^{\mathbb{N}} \mid f(n) = 42\}$ . Jeśli zbiór  $\bigcap_{m=2}^{2017} \bigcup_{n=m}^{m+9} A_n$  jest niepusty, to w prostokąt poniżej wpisz dowolny element tego zbioru. W przeciwnym przypadku wpisz słowo „PUSTY”.

$$f : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}, \quad f(n) = 42$$

**Zadanie 9 (2 punkty).** Rozważmy zbiory osób  $O$ , kin  $K$  i filmów  $F$  oraz relacje  $Bywa \subseteq O \times K$ ,  $Obejrzał \subseteq O \times F$  i  $Wyświetla \subseteq K \times F$  informujące odpowiednio o tym jakie osoby bywają w jakich kinach, jakie osoby obejrzały jakie filmy oraz jakie kina wyświetlają jakie filmy. W prostokąt poniżej wpisz taką formułę  $\varphi$ , że  $\{k \in K \mid \varphi\}$  jest zapytaniem relacyjnego rachunku dziedzin oznaczającym wykaz kin, które wyświetlają wszystkie filmy, które obejrzał Jan Kowalski.

$$\forall f \text{ Obejrzał}('Jan \text{ Kowalski}', f) \Rightarrow \text{Wyświetla}(k, f)$$

**Zadanie 10 (2 punkty).** Jeśli istnieje najmniejsza (ze względu na inkluzję  $\subseteq$ ) relacja równoważności na zbiorze  $\{0, 1, 2\}$ , która zawiera pary  $\langle 0, 2 \rangle$  i  $\langle 1, 2 \rangle$ , to w prostokąt poniżej wpisz tę relację. W przeciwnym przypadku wpisz uzasadnienie, dlaczego taka relacja nie istnieje.

$$\{0, 1, 2\} \times \{0, 1, 2\}$$

**Zadanie 11 (2 punkty).** Jeśli istnieje relacja równoważności na  $\mathbb{N}$ , która ma 2016 klas abstrakcji, z których każda ma 2017 elementów, to w prostokąt poniżej wpisz dowolną taką relację. W przeciwnym przypadku wpisz uzasadnienie, dlaczego taka relacja nie istnieje.

Każdy zbiór, na którym istnieje taka relacja, jest skończony i ma dokładnie 4066272 elementy, natomiast zbiór  $\mathbb{N}$  nie ma tej własności.

**Zadanie 12 (2 punkty).** Rozważmy funkcję  $sgn : \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$  zdefiniowaną  $sgn(x) = \begin{cases} -1, & \text{dla } x < 0, \\ 0, & \text{dla } x = 0, \\ 1, & \text{wpp.} \end{cases}$

W prostokąty poniżej wpisz odpowiednio obrazy i przeciwobrazy podanych zbiorów w odwzorowaniu  $sgn$ .

$$sgn[[1, 3]] =$$

$$\{1\}$$

$$sgn[[-5, 4]] =$$

$$\{-1, 0, 1\}$$

$$sgn^{-1}[[1, 3]] =$$

$$\{x \in \mathbb{R} \mid x > 0\}$$

$$sgn^{-1}[[ -5, 4]] =$$

$$\mathbb{R}$$

**Zadanie 13 (2 punkty).** Rozważmy funkcję  $F : [1, 2]^{\{0,1\} \times \mathbb{N}} \rightarrow [3, 4]^{\mathbb{N}}$  daną dla  $f \in [1, 2]^{\{0,1\} \times \mathbb{N}}$  wzorem  $(F(f))(n) = f(n \bmod 2, 2 * n) + 2$ . Jeśli istnieje funkcja odwrotna do  $F$ , to w prostokąt poniżej wpisz tę funkcję. W przeciwnym przypadku wpisz uzasadnienie, dlaczego funkcja odwrotna nie istnieje.

$F$  nie jest różnowartościowa, np. dla  $f_1(x, y) = 1$  oraz  $f_2(x, y) = \begin{cases} 2, & \text{dla } y = 1 \\ 1, & \text{wpp} \end{cases}$   
mamy  $F(f_1) = F(f_2)$

**Zadanie 14 (2 punkty).** Niech  $R = \{\langle n, m \rangle \in \mathbb{N} \times \mathbb{N} \mid m = n + 2\}$ . W prostokąt poniżej wpisz taką formułę  $\varphi$ , że  $\{\langle n, m \rangle \in \mathbb{N} \times \mathbb{N} \mid \varphi\}$  jest przechodnim domknięciem relacji  $R$ .

$$\exists k > 0. \ m = n + 2k$$

**Zadanie 15 (2 punkty).** W prostokąty poniżej wpisz te spośród liter  $A, \dots, K$ , które oznaczają odpowiednio zbiory o mocy  $16$ ,  $\aleph_0$  i  $\mathfrak{c}$ .

| $A$                                   | $B$                         | $C$   | $D$                      | $E$                      | $F$                       | $G$                           | $H$                         | $J$                           | $K$                  |
|---------------------------------------|-----------------------------|---|--------------------------|--------------------------|---------------------------|-------------------------------|-----------------------------|-------------------------------|----------------------|
| $\bigcup_{n=1}^{\infty} \mathbb{N}^n$ | $\{1, 2, 3, 4\}^{\{5, 6\}}$ | $\mathcal{P}(\mathbb{N} \times \mathbb{Q})$ | $\emptyset^{\mathbb{N}}$ | $\mathbb{N}^{\emptyset}$ | $\mathbb{Q}^{\mathbb{N}}$ | $\mathcal{P}(\{1, 2, 3, 4\})$ | $\{1, 2\}^{\{3, 4, 5, 6\}}$ | $\mathbb{N}^{\{1, 2, 3, 4\}}$ | $\{0\}^{\mathbb{N}}$ |

16: B, G, H       $\aleph_0$ : A, J       $\mathfrak{c}$ : C, F

**Zadanie 16 (2 punkty).** Rozważmy funkcję  $f : A \rightarrow B$ . Nie używając słów języka naturalnego (czyli używając jedynie formuł) uzupełnij poniższy tekst tak, aby otrzymać poprawny dowód twierdzenia: Dla dowolnego podzbioru  $Y$  zbioru  $B$  zachodzi inkluzja  $f[f^{-1}[Y]] \subseteq Y$ .

*Dowód.* Dowód przeprowadzimy *wprost*. Weźmy dowolny podzbiór  $Y$  zbioru  $B$  i dowolny element  $y$  zbioru  $f[f^{-1}[Y]]$ . Wtedy istnieje taki element  $x$  w zbiorze  $f^{-1}[Y]$ , że  $f(x) = y$ .

Z definicji przeciwobrazu zbioru otrzymujemy, że  $f(x) \in Y$ . Zatem  $y \in Y$ , co kończy dowód.

**Zadanie 17 (2 punkty).** Rozważmy zbiór  $\{n \in \mathbb{N} \mid n \geq 2 \wedge n \leq 20\}$  uporządkowany relacją podzielności  $\mid$ . W prostokąty poniżej wpisz odpowiednio wszystkie elementy minimalne i maksymalne w tym porządku lub słowo "BRAK" gdy takich elementów nie ma.

min: 2, 3, 5, 7, 11, 13, 17, 19      max: 11, 12, 13, 14, 15, 16, 17, 18, 19, 20

**Zadanie 18 (2 punkty).** W prostokąt poniżej wpisz przykład trzech parami nieizomorficznych porządków na zbiorach nieprzeliczalnych.

$\langle \mathbb{R}, \leq \rangle, \quad \langle \mathcal{P}(\mathbb{N}), \subseteq \rangle, \quad \langle \mathbb{R} \times \mathbb{R}, = \rangle$

**Zadanie 19 (2 punkty).** Jeśli porządki  $\langle \mathbb{Z}, \leq \rangle$  i  $\langle \mathbb{Z}, \geq \rangle$ , gdzie  $\leq$  jest zwykłym porządkiem na liczbach całkowitych, są izomorficzne, to w prostokąt poniżej wpisz dowolny izomorfizm tych porządków. W przeciwnym przypadku wpisz uzasadnienie, dlaczego taki izomorfizm nie istnieje.

$f(x) = -x$

**Zadanie 20 (2 punkty).** W tym zadaniu  $f$  i  $g$  są symbolami funkcyjnymi,  $a$  jest symbolem stałej, natomiast  $x, y$  i  $z$  są zmiennymi. W prostokąty obok tych spośród podanych par termów, które są unifikowalne, wpisz najogólniejsze unifikatory tych termów. W prostokąty obok termów, które nie są unifikowalne, wpisz słowo „NIE”.

|  |                 |  |                 |
|--|-----------------|--|-----------------|
| $f(y, g(z), x) \stackrel{?}{=} f(a, x, z)$       | NIE             | $f(x, g(x), a) \stackrel{?}{=} f(x, y, z)$ | $[y/g(x), z/a]$ |
| $f(g(y), a, g(z)) \stackrel{?}{=} f(x, y, g(z))$ | $[x/g(a), y/a]$ | $f(x, g(y), x) \stackrel{?}{=} f(a, x, x)$ | NIE             |