Logika dla informatyków

Egzamin poprawkowy (pierwsza część)

16 lutego 2018 czas pisania: 90 min

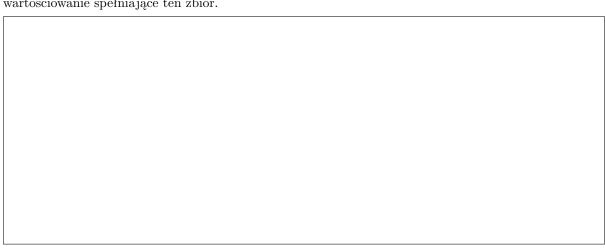
Zadanie 1 (2 punkty). Wpisz słowo "TAK" w prostokąty obok tych spośród podanych niżej formuł, które są równoważne formule $(p \Leftrightarrow p) \Leftrightarrow p$. W pozostałe prostokąty wpisz słowo "NIE".

$$(p\Rightarrow p)\Rightarrow p$$
 TAK $p\Rightarrow (p\Rightarrow p)$ NIE $p\Leftrightarrow (p\Leftrightarrow p)$ TAK

Zadanie 2 (2 punkty). Mówimy, że formuła φ jest uproszczeniem formuły ψ , jeśli obie formuły są równoważne oraz φ zawiera mniej wystąpień spójników logicznych niż ψ . Jeśli istnieje uproszczenie formuły $(\neg p \land \neg q) \lor (p \land q \land r) \lor (\neg p \land \neg r)$ to w prostokąt poniżej wpisz dowolne takie uproszczenie. W przeciwnym przypadku wpisz słowo "NIE".

$p \Leftrightarrow (q \wedge r)$

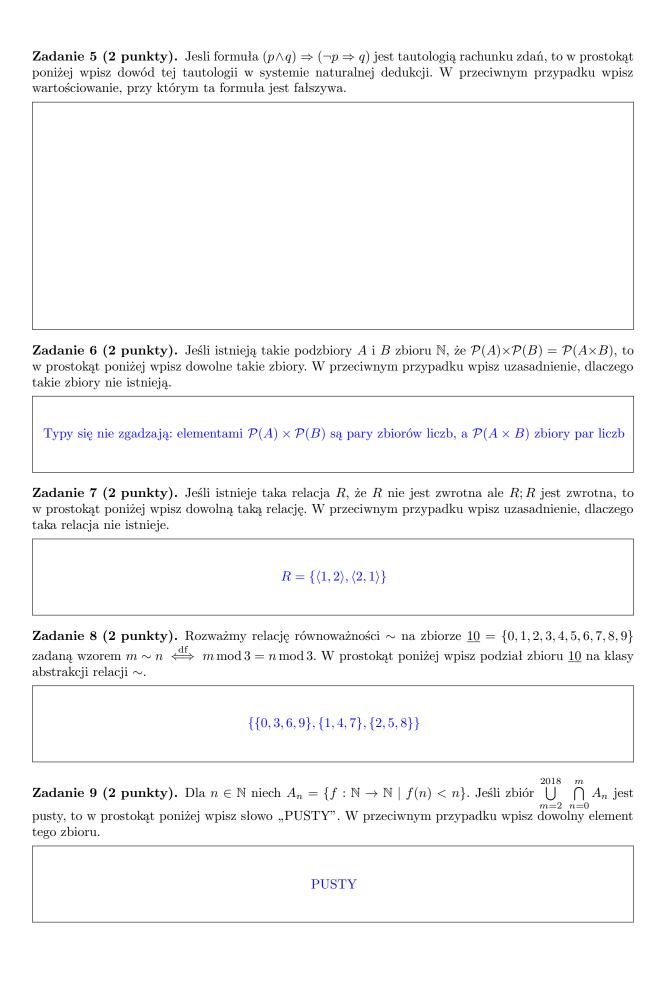
Zadanie 3 (2 punkty). Jeśli zbiór klauzul $\{\neg a \lor \neg d, \neg c \lor d, \neg c \lor a, d \lor c, \neg d \lor c\}$ jest sprzeczny, to w prostokąt poniżej wpisz rezolucyjny dowód sprzeczności tego zbioru. W przeciwnym przypadku wpisz wartościowanie spełniające ten zbiór.



Zadanie 4 (2 punkty). Przypomnijmy, że dowód implikacji $\alpha \Rightarrow \beta$ przez kontrapozycję polega na udowodnieniu implikacji $\neg \beta \Rightarrow \neg \alpha$. Nie używając słów języka naturalnego (czyli używając jedynie symboli matematycznych) uzupełnij poniższy tekst tak, aby otrzymać poprawny dowód następującego twierdzenia: Dla dowolnych zbiorów A i B, jeśli $A \subseteq B$ to $A \setminus B = \emptyset$.

Dowód. Dowód przeprowadzimy przez kontrapozycję. Rozważmy dowolne zbiory A i B i załóżmy, że

 $A \setminus B \neq \emptyset \qquad \text{. Wtedy istnieje taki element } x, \text{ że} \qquad x \in A \setminus B \qquad \text{. Z definicji różnicy zbiorów}$ otrzymujemy $\boxed{x \in A \quad \text{oraz} \quad x \not\in B \quad \text{. Zatem} \quad A \not\subseteq B \quad \text{, co kończy dowód.}}$



Numer indeksu:

WZORCOWY

Zadanie 10 (2 punkty). Rozważmy zbiory osób O, kursów K i sal S oraz relacje Prowadzi $\subseteq O \times K$, OdbywaSię $\subseteq K \times S$ i MaKlucz $\subseteq O \times S$ informujące odpowiednio o tym jakie osoby prowadzą jakie kursy, jakie kursy odbywają się w jakich salach oraz jakie osoby mają klucze do jakich sal. W prostokąt poniżej wpisz taką formulę φ , że $\{o \in O \mid \varphi\}$ jest zapytaniem relacyjnego rachunku dziedzin oznaczającym wykaz osób, które prowadzą kursy tylko w tych salach, do których mają klucze.

$$\forall k, s. \ \mathsf{Prowadzi}(o, k) \land \mathsf{OdbywaSie}(k, s) \Rightarrow \mathsf{MaKlucz}(o, s)$$

Zadanie 11 (2 punkty). Jeśli istnieje funkcja różnowartościowa $f: \mathbb{N} \times \mathbb{R} \to \mathcal{P}(\mathbb{R} \times \mathbb{Z} \times \mathbb{R})$, to w prostokąt poniżej wpisz wyrażenie definiujące dowolną taką funkcję. W przeciwnym przypadku wpisz uzasadnienie, dlaczego taka funkcja nie istnieje.

$$f(n,x) = \{\langle x, n, x \rangle\}$$

Zadanie 12 (2 punkty). Rozważmy funkcje

$$\begin{array}{lll} F & : & A^{B\times C} \rightarrow (A^B)^C, & & f & : & B\times C \rightarrow A, \\ g & : & C \rightarrow A^B, & & h & : & A^B \rightarrow C \end{array}$$

oraz elementy $a \in A$, $b \in B$ i $c \in C$. W tym zadaniu uznamy wyrażenie za poprawne, jeśli dla każdej użytej w nim funkcji (i dla dowolnych zbiorów A, B i C) jej argument należy do dziedziny tej funkcji. Np. wyrażenie g(b) nie jest poprawne, bo nie dla wszystkich zbiorów A, B i C jest $b \in C$. Jeśli wyrażenie jest poprawne, to przez jego typ rozumiemy zbiór do którego należy element oznaczany przez to wyrażenie. Np. typem wyrażenia g(c) jest A^B . W prostokąty obok tych spośród podanych niżej wyrażeń, które są poprawne, wpisz odpowiedni typ wyrażenia. W pozostałe prostokąty wpisz słowo "NIE". Operator o oznacza składanie funkcji.



Zadanie 13 (2 punkty). Rozważmy relację równoważności R na zbiorze liczb całkowitych zdefiniowaną wzorem

$$R = \{ \langle m, n \rangle \in \mathbb{Z} \times \mathbb{Z} \mid m^2 = n^2 \}$$

Jeśli wszystkie klasy abstrakcji relacji R są równoliczne, to w prostokąt poniżej wpisz słowo "RÓWNO-LICZNE". W przeciwnym przypadku wpisz odpowiedni kontrprzykład.

$$|[0]_R| = 1, |[1]_R| = 2$$

Zadanie 14 (2 punkty). Rozważmy funkcję $f: \mathbb{R} \to \mathbb{Z} \times \mathbb{R}$ zdefiniowaną wzorem $f(x) = \langle \lfloor x \rfloor, x - \lfloor x \rfloor \rangle$. W prostokąt poniżej wpisz obliczoną wartość przeciwobrazu $f^{-1}[\{1,2,3\} \times (-\frac{1}{2},\frac{1}{2})]$.

$$[1,rac{3}{2})\cup[2,rac{5}{2})\cup[3,rac{7}{2})$$

Zadanie 15 (2 punkty). Niech $\underline{n} = \{i \in \mathbb{N} \mid i < n\}$. Rozważmy funkcję $f : \mathcal{P}(\underline{2018}) \to \mathcal{P}(\underline{1024} \times \{0, 1\})$ zadaną wzorem $f(X) = \{\langle \lfloor \frac{x}{2} \rfloor, x \mod 2 \rangle \mid x \in X\}$. Jeśli funkcja f jest bijekcją, to w prostokąt poniżej wpisz funkcję odwrotną do f. W przeciwnym przypadku wpisz uzasadnienie, dlaczego f nie jest bijekcją.

$$f$$
nie jest "na", np. zbiór $\{\langle 1013,0\rangle\}$ nie jest wartością funkcji $f.$

Zadanie 16 (2 punkty). Wpisz w puste pola poniższej tabelki moce odpowiednich zbiorów.

$\{0,1\}^{\mathbb{Q}}$	$\{42\}^{\mathbb{Q}}$	$\mathbb{Q} \times \mathbb{N}$	$\mathcal{P}(\mathbb{N} \times \{0,1\} \times \mathbb{Q})$	$\{\mathbb{R},\mathbb{Q}\}$	$\{\{\mathbb{R},\mathbb{Q}\}\}$	$\mathcal{P}(\{\{\mathbb{R},\mathbb{Q}\}\})$	$\{0,1,2\}^{\{2,3\}}$
c	1	\aleph_0	c	2	1	2	9

Zadanie 17 (2 punkty). W prostokąt poniżej wpisz izomorfizm pomiędzy porządkami $\langle \mathbb{R}, \leq \rangle$ oraz $\langle \mathcal{P}(\mathbb{N}), \subseteq \rangle$ lub uzasadnienie, że taki izomorfizm nie istnieje.

$$\langle \mathbb{R}, \leq \rangle$$
jest liniowy a $\langle \mathcal{P}(\mathbb{N}), \subseteq \rangle$ nie

Zadanie 18 (2 punkty). Jeśli istnieje porządek na zbiorze $\{0,1\} \times \mathbb{N}$, który jest izomorficzny ze zwykłym porządkiem na zbiorze liczb naturalnych, to w prostokąt poniżej wpisz dowolny przykład takiego porządku. W przeciwnym przypadku wpisz uzasadnienie dlaczego taki porządek nie istnieje.

$$\langle i, n \rangle \preceq \langle i', n' \rangle \iff (n < n') \lor (n = n' \land i \le i')$$

Zadanie 19 (2 punkty). Rozważmy zbiór uporządkowany $\langle \mathbb{N}^{\mathbb{N}}, \preceq \rangle$, gdzie porządek jest zdefiniowany wzorem $f \preceq g \iff \forall n \in \mathbb{N}$ $f(n) \leq g(n)$. Jeśli ten porządek jest regularny to w prostokąt poniżej wpisz słowo "REGULARNY". W przeciwnym przypadku wpisz uzasadnienie dlaczego nie jest on regularny.

Niech
$$f_n: \mathbb{N} \to \mathbb{N}$$
 będzie zdefiniowana wzorem $f_n(x) = \begin{cases} 1, & \text{jeśli } x > n, \\ 0, & \text{wpp.} \end{cases}$
Wtedy zbiór $\{f_n \mid n \in \mathbb{N}\}$ nie ma elementu minimalnego.

Zadanie 20 (2 punkty). W tym zadaniu f i g są symbolami funkcyjnymi, a jest symbolem stałej, natomiast u, x i y 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".

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