

Logika dla informatyków

Egzamin poprawkowy (pierwsza część)

20 lutego 2015

Zadanie 1 (2 punkty). Jeśli formuły $(p \Rightarrow q) \Rightarrow r$ i $p \Rightarrow (q \Rightarrow r)$ są równoważne to w prostokąt poniżej wpisz słowo „RÓWNOWAŻNE”. W przeciwnym przypadku wpisz wartościowanie, w którym te formuły mają różne wartości.

$$\sigma(p) = F, \sigma(q) = T, \sigma(r) = F$$

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

CNF

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

DNF

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

Zadanie 3 (2 punkty). Jeśli formuła $((p \Rightarrow q) \vee (p \Rightarrow r)) \Rightarrow (p \Rightarrow (q \vee r))$ 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 φ logiki I rzędu jest w *preneksowej postaci normalnej*, jeśli jest postaci $Q_1 x_1 \dots Q_n x_n \psi$, gdzie x_i są zmiennymi, Q_i są kwantyfikatorami (czyli $Q_i \in \{\forall, \exists\}$ dla $i = 1, \dots, n$), a formuła ψ nie zawiera kwantyfikatorów. Jeśli istnieje formuła w prenoksowej postaci normalnej równoważna formule $\forall n \left((\exists d \ n d = x \wedge \exists d \ n d = y) \Rightarrow n \leq z \right)$, to w prostokąt poniżej wpisz dowolną taką formułę. W przeciwnym przypadku wpisz słowo „NIE”.

$$\forall n \forall k_1 \forall k_2 \ (k_1 n = x) \wedge (k_2 n = y) \Rightarrow n \leq z$$

Wskazówka: ta formuła interpretowana w zbiorze liczb naturalnych mówi, że liczba z jest nie mniejsza od największego wspólnego dzielnika liczb x i y .

Zadanie 5 (2 punkty). *Różnicę symetryczną* $\dot{\cup}$ zbiorów A i B definiujemy następująco: $A \dot{\cup} B = (A \setminus B) \cup (B \setminus A)$. Jeśli dla wszystkich zbiorów A, B, C zachodzi równość $A \dot{\cup} (B \cap C) = (A \dot{\cup} B) \cap (A \dot{\cup} C)$ to w prostokąt poniżej wpisz słowo „TAK”. W przeciwnym przypadku wpisz odpowiedni kontrprzykład.

$$A = B = \{1\}, C = \emptyset$$

Zadanie 6 (2 punkty). Jeśli inkluzja $\bigcup_{t \in T} (A_t \cap B_t) \supseteq \bigcup_{t \in T} A_t \cap \bigcup_{t \in T} B_t$ 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.

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

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

Zadanie 8 (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 φ , że $\{x \in O \mid \varphi\}$ jest zapytaniem relacyjnego rachunku dziedzin oznaczającym wykaz osób, które bywają tylko w kinach wyświetlających (niekoniecznie wszystkie) filmy, które te osoby już obejrzały.

$$\forall k \text{ Bywa}(x, k) \Rightarrow \left(\exists f \text{ Wyświetla}(k, f) \wedge \text{Obejrzał}(x, f) \right)$$

Zadanie 9 (2 punkty). Jeśli istnieje najmniejsza (ze względu na inkluzję \subseteq) relacja równoważności na zbiorze $\{0, 1, 2\}$, która zawiera parę $\langle 1, 2 \rangle$, to w prostokąt poniżej wpisz tę relację. W przeciwnym przypadku wpisz uzasadnienie, dlaczego taka relacja nie istnieje.

$$\{\langle 0, 0 \rangle, \langle 1, 1 \rangle, \langle 2, 2 \rangle, \langle 1, 2 \rangle, \langle 2, 1 \rangle\}$$

Zadanie 10 (2 punkty). Rozważmy funkcje $f : A \rightarrow B$ oraz $g : B \rightarrow C$. W prostokąt poniżej wpisz formułę mówiącą, że złożenie funkcji f i g nie jest funkcją „na”.

$$\exists c \in C \forall a \in A \quad g(f(a)) \neq c$$

Zadanie 11 (2 punkty). Nie używając słów języka naturalnego (czyli używając jedynie formuł) uzupełnij poniższy tekst tak, aby otrzymać poprawny dowód następującego twierdzenia: Dla dowolnych zbiorów A i B , jeśli $B \subseteq A$ to $(A \setminus B) \cup B \subseteq A$.

Dowód. Dowód przeprowadzimy *wprost*. Rozważmy dowolne zbiory A i B i założmy, że $B \subseteq A$.

Weźmy dowolny element x ze zbioru $(A \setminus B) \cup B$. Wtedy $x \in A \setminus B$ lub

$$x \in B$$

. Rozpatrzmy teraz dwa przypadki.

(i) $x \in A \setminus B$. Wtedy $x \in A$ oraz $x \notin B$, zatem w szczególności $x \in A$.

(ii) $x \in B$. Wtedy z założenia $B \subseteq A$ dostajemy, że $x \in A$.

W obu przypadkach otrzymaliśmy, że x należy do zbioru A , co kończy dowód inkluzji

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

Zadanie 12 (2 punkty). Rozważmy funkcję $f : \mathcal{P}(\mathbb{Q} \cap [0, 2]) \times \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N} \times \mathcal{P}(\mathbb{Q} \cap [0, 1])$ daną wzorem $f(X, n) = \langle n, \{\frac{x}{2} \mid x \in X\} \rangle$. Jeśli istnieje funkcja odwrotna do f to w prostokąt poniżej wpisz tę funkcję. W przeciwnym przypadku wpisz uzasadnienie, dlaczego funkcja odwrotna nie istnieje.

$$f : \mathbb{N} \times \mathcal{P}(\mathbb{Q} \cap [0, 1]) \rightarrow \mathcal{P}(\mathbb{Q} \cap [0, 2]) \times \mathbb{N}, \quad f(n, X) = \langle \{2x \mid x \in X\}, n \rangle$$

Zadanie 13 (2 punkty). Niech \mathcal{F} oznacza zbiór wszystkich funkcji z \mathbb{N} w \mathbb{N} , które *nie są* „na”. Jeśli zbiór \mathcal{F} ma moc nie większą niż \aleph_0 to w prostokąt poniżej wpisz dowolną funkcję różnowartościową $F : \mathcal{F} \rightarrow \mathbb{N}$. Jeśli zbiór \mathcal{F} ma moc co najmniej continuum, to w prostokąt poniżej wpisz dowolną funkcję różnowartościową $G : \mathcal{P}(\mathbb{N}) \rightarrow \mathcal{F}$. A jeśli żaden z tych przypadków nie zachodzi, wpisz słowo „NIE”.

$$(G(X))(n) = \begin{cases} 1 & \text{jeśli } n \in X \\ 0 & \text{wpp.} \end{cases}$$

Zadanie 14 (2 punkty). Wpisz w puste pola poniższej tabelki moce odpowiednich zbiorów.

| | | | | | | | |
|--|---------------------------------|---------------------------------------|---------------------------|----------------------------|--|-----------------------------------|---|
| $\mathbb{R}^{\mathbb{Q} \setminus \mathbb{N}}$ | $\{1, 2, 3\} \times \mathbb{Q}$ | $\bigcup_{n=1}^{\infty} \mathbb{Q}^n$ | $\mathbb{Q}^{\mathbb{N}}$ | $\mathcal{P}(\{1, 2, 3\})$ | $(\{1, 2, 3\} \times \{1, 2\})^{\{1, 2\}}$ | $\mathbb{Q} \setminus \mathbb{Z}$ | $\mathcal{P}(\{1, 2, 3\}) \cap \mathcal{P}(\mathbb{R})$ |
| c | \aleph_0 | \aleph_0 | c | 8 | 36 | \aleph_0 | 8 |

Zadanie 15 (2 punkty). W zbiorze $\mathbb{N}^{\mathbb{N}}$ wszystkich funkcji z \mathbb{N} w \mathbb{N} definiujemy porządek \preceq wzorem $f \preceq g \stackrel{\text{df}}{\iff} f = g \vee \exists n (f(n) < g(n) \wedge \forall i < n \ f(i) = g(i))$.

Niech $f_i(n) = \begin{cases} n & \text{dla } n = i \\ 0 & \text{dla } n \neq i \end{cases}$ i niech $X = \{f_i \mid i \in \mathbb{N}\}$. Wpisz w prostokąty poniżej funkcje będące odpowiednio najmniejszym i największym elementem zbioru X w tym porządku lub słowo „NIE”, jeśli odpowiedni element nie istnieje.

min X

f_0

max X

f_1

Zadanie 16 (2 punkty). Rozważmy funkcję $f : \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$ zdefiniowaną wzorem $f(x) = x^2$. W prostokąty poniżej wpisz odpowiednio obrazy i przeciwobrazy podanych zbiorów w odwzorowaniu f .

$f[[1, 2]] =$

$[1, 4]$

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

$[0, 25]$

$f^{-1}[[1, 2]] =$

$[-\sqrt{2}, -1] \cup [1, \sqrt{2}]$

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

$[-2, 2]$

Zadanie 17 (2 punkty). W prostokącie poniżej narysuj diagram Hassego dla porządku $\langle \{0, 1\} \times \{2, 3\}, \leq_{lex} \rangle$.

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

$\langle \mathbb{N}, \leq \rangle, \quad \langle \mathbb{N}^*, \leq_{lex} \rangle, \quad \langle \mathcal{P}(\mathbb{R}), \subseteq \rangle$

Zadanie 19 (2 punkty). Jeśli porządek leksykograficzny na skończonych ciągach zero-jedynkowych $\langle \{0, 1\}^*, \leq_{lex} \rangle$ jest regularny, to w prostokąt poniżej wpisz słowo „REGULARNY”. W przeciwnym przypadku wpisz uzasadnienie, dlaczego ten porządek nie jest regularny.

Zbiór $\{0^n 1 \mid n \in \mathbb{N}\}$ nie ma elementu minimalnego

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

$f(g(y), a) \stackrel{?}{=} f(z, z)$

NIE

$f(g(y), g(x)) \stackrel{?}{=} f(z, z)$

$[x/y, z/g(y)]$

$f(x, g(y)) \stackrel{?}{=} f(z, z)$

$[x/g(y), z/g(y)]$

$f(x, g(x)) \stackrel{?}{=} f(z, z)$

NIE