

Logika dla informatyków

Egzamin końcowy (pierwsza część)

6 lutego 2020

czas pisania: 90 minut

Zadanie 1 (2 punkty). Jeśli istnieją takie formuły φ i ψ , że formuła $\varphi \wedge \neg\psi$ jest sprzeczna a formuła $\psi \Leftrightarrow (\neg\varphi)$ jest spełnialna, to w prostokąt poniżej wpisz dowolny przykład takich formuł. W przeciwnym przypadku wpisz dowód, że takie formuły nie istnieją.

$$\varphi = \perp, \psi = p$$

Zadanie 2 (2 punkty). Jeśli dla formuły $\varphi = p \wedge (\neg q \vee r)$ istnieje równoważna jej formuła ψ zbudowana wyłącznie ze zmiennych zdaniowych i spójników „ \neg ” oraz „ \Rightarrow ”, to wpisz w prostokąt poniżej dowolną taką formułę ψ . W przeciwnym razie wpisz słowo NIE.

$$\psi = \neg(p \Rightarrow \neg(q \Rightarrow r))$$

Zadanie 3 (2 punkty). Jeżeli poniższe zbiory spójników są zupełne, to w odpowiedni prostokąt wpisz słowo TAK. W przeciwnym razie wpisz w prostokąt przykład formuły, która nie jest równoważna żadnej formule zbudowanej ze zmiennych zdaniowych i spójników z tego zbioru.

{ \Leftrightarrow }

$$\neg p$$

{ $\Rightarrow, \neg, \Leftrightarrow$ }

TAK

Zadanie 4 (2 punkty). Czy formuła $\neg p$ jest logiczną konsekwencją zbioru $A = \{q \vee r, q \Rightarrow \neg p, r \Rightarrow p\}$? W prostokąt poniżej wpisz odpowiedź oraz dowód jej poprawności.

Nie. Wartościowanie σ , takie że $\sigma(p) = \text{T}, \sigma(q) = \text{F}, \sigma(r) = \text{T}$ spełnia A ale nie spełnia $\neg p$.

Zadanie 5 (2 punkty). W prostokąty poniżej wpisz dwie formuły w, odpowiednio, dysjunkcyjnej i koniunkcyjnej postaci normalnej, mające następującą tabelkę zero-jedynkową.

p	q	r	φ
T	T	T	T
T	T	F	F
T	F	T	F
T	F	F	F
F	T	T	T
F	T	F	T
F	F	T	T
F	F	F	T

CNF:

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

DNF:

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

Zadanie 6 (2 punkty). Jeśli formuła $(p \Rightarrow \neg q) \Rightarrow (q \Rightarrow \neg p)$ 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 nie jest spełniona.

Zbyt czasochłonne by złożyć w LaTeXu.

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

$$\frac{\neg q \quad \frac{\frac{r \vee p \quad \neg r \vee q}{p \vee q} \quad \neg p \vee q}{q}}{\perp}$$

Zadanie 8 (2 punkty). Czy równanie $\{1, 2\} \cup X = \{1, 2, 3\}$ ma inne rozwiązanie niż $X = \{3\}$? W prostokąt poniżej wpisz inne rozwiązanie powyższego równania lub dowód, że ono nie istnieje.

$$X = \{2, 3\}$$

Zadanie 9 (2 punkty). Niech $\{A_i\}_{i \in \mathbb{N}}$ będzie taką rodziną zbiorów, że $A_i = \{i, i + 1\}$ dla $i \in \mathbb{N}$. W prostokąty poniżej wpisz, odpowiednio, najmniejszy i największy element zbioru X zdefiniowanego poniżej lub słowo „BRAK”, jeśli odpowiedniego elementu nie ma.

$$X = \bigcap_{m=21}^{42} \bigcup_{n=m}^{2m-1} A_n$$

min $X =$

42

max $X =$

42

Zadanie 10 (2 punkty). W prostokąt poniżej wpisz formułę logiki pierwszego rzędu, która interpretowana w zbiorze liczb naturalnych mówi, że każda liczba parzysta większa od 3 jest sumą dwóch liczb pierwszych. W rozwiązaniu możesz korzystać z symboli mnożenia \cdot , dodawania $+$, równości $=$, mniejszości $<$ i podzielności $|$, zmiennych oraz stałych 0, 1, 2 i 3. Powtarzającym się podwyrażeniom możesz przypisać nazwy i wykorzystać je w kolejnych wyrażeniach.

$$\forall x((2 \mid x) \wedge 3 < x) \rightarrow (\exists x_1 \exists x_2 \text{pierw}(x_1) \wedge \text{pierw}(x_2) \wedge x = x_1 + x_2),$$

gdzie $\text{pierw}(x)$ to formuła $1 < x \wedge \forall n (n \mid x) \rightarrow (n = 1 \vee n = x)$.

Zadanie 11 (2 punkty). Czy istnieje taki zbiór A oraz takie *niepuste* relacje binarne Z i S określone na zbiorze A , że relacja Z jest zwrotna, relacja S jest symetryczna, a ich złożenie $Z;S$ jest antyzwrotne? W prostokąt poniżej wpisz, odpowiednio, przykład takich relacji lub dowód, że takich relacji nie ma.

$$A = \{1, 2\}, Z = \{(1, 1), (2, 2)\}, S = \{(1, 2), (2, 1)\}$$

Zadanie 12 (2 punkty). Rozważmy zbiory osób O , barów B i soków S oraz relacje $Bywa \subseteq O \times B$, $Lubi \subseteq O \times S$ i $Podają \subseteq B \times S$ informujące odpowiednio o tym jakie osoby bywają w jakich barach, jakie osoby lubią jakie soki oraz jakie bary podają jakie soki. Niech Bartek oraz Jagódka oznaczają, odpowiednio, osobę i bar. W prostokąt poniżej wpisz taką formułę φ , że $\{o \mid \varphi\}$ jest zapytaniem relacyjnego rachunku dziedzin oznaczającym wykaz osób bywających barze Jagódka, które lubią pewien podawany tam sok, którego nie lubi Bartek.

$$o \in O \wedge \exists s (s \in S \wedge Lubi(o, s) \wedge Bywa(o, Jagódka) \wedge \neg Lubi(Bartek, s) \wedge Podają(Jagódka, s))$$

Zadanie 13 (2 punkty). Niech funkcja $f : \mathbb{N} \times \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$ będzie zadana wzorem $f(n, m) = 2^n(2m+1) - 1$ oraz niech \mathbb{P} oznacza zbiór liczb naturalnych parzystych. W prostokąty poniżej wpisz obliczone wartości obrazów i przeciwobrazów:

• $f[\mathbb{N} \times \{0\}]$

$$\{2^n - 1 \mid n \in \mathbb{N}\}$$

• $f^{-1}[\mathbb{P}]$

$$\{(0, n) \mid n \in \mathbb{N}\}$$

Zadanie 14 (2 punkty). Niech $f : \mathbb{R} \times \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R} \times \mathbb{R}$ będzie określona wzorem $f(x, y) = \langle 2x, x + y \rangle$. Jeśli istnieje funkcja odwrotna do f , to w prostokąt poniżej wpisz wyrażenie definiujące tę funkcję. W przeciwnym przypadku wpisz dowód, że funkcja odwrotna nie istnieje.

$$f^{-1}(x, y) = \langle \frac{x}{2}, y - \frac{x}{2} \rangle$$

Zadanie 15 (2 punkty). Wpisz w puste pola poniższej tabelki moce podanych zbiorów.

$(\mathbb{R} \times \mathbb{N})^{\mathbb{N}}$	$\mathcal{P}(\{1, 2\}) \times (\{3, 4\}^{\{5, 6, 7\}})$	$\mathbb{Q} \setminus \mathbb{Z}$	$\{\mathbb{R}, \mathbb{Q}\} \setminus \mathbb{R}$	$\{2020\} \cap (\mathbb{R} \setminus \mathbb{Q})$	$\{\emptyset\}^{\emptyset}$	$\mathbb{N} \times \mathbb{Z} \times \mathcal{P}(\mathbb{Q})$
c	32	\aleph_0	2	0	1	c

Zadanie 16 (2 punkty). Niech $P_4 = \{4n \mid n \in \mathbb{N}\}$. Czy istnieje taki zbiór $X \subseteq \mathbb{N}$, że $|X| = |P_4 \cap X| = |X \setminus P_4| = |\mathbb{N} \setminus X| = |X \times P_4| = \aleph_0$? W prostokąt poniżej wpisz taki zbiór X , bądź dowód, że taki zbiór nie istnieje.

$$X = \{2n \mid n \in \mathbb{N}\}$$

Zadanie 17 (2 punkty). Jeśli istnieje taka relacja równoważności \approx na zbiorze mocy \aleph_0 , która ma \aleph_0 klas abstrakcji i każda klasa abstrakcji ma moc \aleph_0 , to w prostokąt poniżej wpisz dowolny przykład takiej relacji. W przeciwnym przypadku wpisz dowód, że taka relacja nie istnieje.

$$\approx \subseteq (\mathbb{N} \times \mathbb{N}) \times (\mathbb{N} \times \mathbb{N}),$$

$$(n, m) \approx (n', m') \text{ gdy } m = m'$$

Zadanie 18 (2 punkty). Niech $A = \{1, \{1\}, \{\{1\}\}\}$. W prostokąty obok tych formuł, które są prawdziwe, wpisz słowo „TAK”. W pozostałe prostokąty wpisz słowo „NIE”.

$$1 \in A \quad \boxed{\text{TAK}} \quad \{1\} \in A \quad \boxed{\text{TAK}} \quad \{\{1\}\} \in A \quad \boxed{\text{TAK}} \quad \{\{\{1\}\}\} \in A \quad \boxed{\text{NIE}}$$

$$42 \in A \quad \boxed{\text{NIE}} \quad \{1\} \subseteq A \quad \boxed{\text{TAK}} \quad \{\{1\}\} \subseteq A \quad \boxed{\text{TAK}} \quad \{\{\{1\}\}\} \subseteq A \quad \boxed{\text{TAK}}$$

Zadanie 19 (2 punkty). Jeśli istnieje taki nieprzeliczalny zbiór uporządkowany $\langle P, \leq \rangle$, że w zbiorze P istnieje podzbiór S zawierający dokładnie 2 elementy maksymalne oraz dokładnie 3 elementy minimalne, to w prostokąt poniżej wpisz dowolny przykład takiego zbioru P , porządku \leq i podzbioru S . W przeciwnym przypadku wpisz dowód, że takie zbiory nie istnieją.

$$\langle \mathcal{P}(\mathbb{N}), \subseteq \rangle \text{ i } S = \{\{1\}, \{2\}, \{3\}, \{1, 2\}, \{2, 3\}\}$$

Zadanie 20 (2 punkty). W tym zadaniu f, 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”.

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

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

Numer indeksu:

WZORCOWY

Oddane zadania:

Logika dla informatyków

Egzamin końcowy (część druga)

6 lutego 2020

czas pisania: 120 minut

Każde z poniższych zadań będzie oceniane w skali od -4 do 20 punktów.¹

Zadanie 21. Rozważmy zbiór X i relacje równoważności $R, S \subseteq X \times X$.

(a) Czy dla wszystkich takich zbiorów i relacji zachodzi równość

$$X/(R \cap S) = X/R \cap X/S?$$

(b) Czy istnieje taki zbiór X i różne relacje R i S , dla których powyższa równość zachodzi?

Udowodnij poprawność swoich odpowiedzi.

Zadanie 22. Udowodnij, że istnieje co najwyżej jedna funkcja $f : \mathbb{N} \times \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$ spełniająca dla wszystkich $i, j \in \mathbb{N}$ równość

$$f(i, j) = \begin{cases} 0, & \text{gdy } i = 0 \text{ i } j = 0, \\ f(j - 1, 0) + 1, & \text{gdy } i = 0 \text{ i } j > 0, \\ f(i - 1, j + 1) + 1, & \text{gdy } i > 0 \text{ i } j > 0. \end{cases}$$

błąd: usu-
nąć „i $j > 0$ ”
w trzeciej linii

Zadanie 23. Rozważmy płaszczyznę z ustalonym układem współrzędnych. Przypomnijmy, że dla dowolnej prostej a i dowolnego punktu B istnieje dokładnie jedna prosta równoległa do a i przechodząca przez B . Powiemy, że prosta jest *niewymierna*, jeśli nie przechodzi przez żaden punkt o obu współrzędnych wymiernych. Np. prosta o równaniu $y = \sqrt{2}x$ jest niewymierna, natomiast prosta o równaniu $y = x$ nie jest niewymierna, bo przechodzi przez punkt o współrzędnych $\langle 1, 1 \rangle$.

Czy dla każdej prostej istnieje równoległa do niej prosta niewymierna? Udowodnij poprawność swojej odpowiedzi.

¹Algorytm oceniania oddanych zadań jest następujący: najpierw zadanie jest ocenione w skali od 0 do 24 punktów, a następnie od wyniku zostają odjęte 4 punkty. Osoba, która nie oddaje rozwiązania zadania otrzymuje za to zadanie 0 punktów.