Numer indeksu:	
Numer indeksu:	

## Logika dla informatyków

## Egzamin końcowy (pierwsza część)

Egzanini koncowy (pierwsza częśc)
6 lutego 2014
<b>Zadanie 1 (2 punkty).</b> W prostokąt poniżej wpisz dwie formuły, odpowiednio w dysjunkcyjnej i koniunkcyjnej postaci normalnej, równoważne formule $\neg((p \lor q) \Rightarrow r))$ .
<b>Zadanie 2 (2 punkty).</b> Mówimy, że formuła $\varphi$ jest uproszczeniem formuły $\psi$ , jeśli obie formuły s równoważne oraz $\varphi$ zawiera mniej wystąpień spójników logicznych niż $\psi$ . Jeśli istnieje uproszczeni formuły $(p \land q \land \neg r) \lor (p \land \neg q \land \neg r)$ to w prostokąt poniżej wpisz dowolne takie uproszczenie. W przeciwnym przypadku wpisz słowo "NIE".
<b>Zadanie 3 (2 punkty).</b> Jeśli istnieje formuła prawdziwa dla dokładnie trzech wartościowań zbiorzmiennych zdaniowych $\{p,q,r\}$ to w prostokąt poniżej wpisz dowolną taką formułę. W przeciwnym przypadku wpisz słowo "NIE".
<b>Zadanie 4 (2 punkty).</b> Jeśli formuła $(p \Rightarrow (q \land r)) \Rightarrow ((p \Rightarrow q) \land (p \Rightarrow r))$ jest tautologią rachunkty zdań to w prostokąt poniżej wpisz dowód tej formuły w systemie naturalnej dedukcji. W przeciwnym przypadku wpisz wartościowanie, dla którego ta formuła jest fałszywa.

jeśli jest postaci $i = 1, \ldots, n$ , a normalnej równo	unkty). Mówimy, że formuła $\varphi$ logiki I rzędu jest w preneksowej postaci normalnej $Q_1x_1\ldots Q_nx_n\psi$ , gdzie $x_i$ są zmiennymi, $Q_i$ są kwantyfikatorami (czyli $Q_i\in\{\forall,\exists\}$ dla formuła $\psi$ nie zawiera kwantyfikatorów. Jeśli istnieje formuła w preneksowej postac ważna formule $\neg\forall n\Big((\forall x \ x< n\Rightarrow x\in X)\Rightarrow n\in X\Big)$ , to w prostokąt poniżej wpiszmułę. W przeciwnym przypadku wpisz słowo "NIE".
, -	unkty). Rozważmy relacje $R \subseteq A \times B$ i $S \subseteq B \times A$ . W prostokąt poniżej wpisz formulą
(ale może zawiera	
(ale może zawiera	
(ale może zawiera	
-	wiącą, że relacja $SR$ nie jest zwrotna. Formuła ta nie może zawierać symbolu negacji symbol $\not\in$ ) i nie może zawierać symboli złożenia relacji $SR$ (ale może zawierać symbole
(ale może zawiera $R$ i $S$ ).  Zadanie 8 (2 program w pr	unkty). Mówimy, że w algebrze zbiorów wyrażenie $W$ jest uproszczeniem wyrażenia ażenia oznaczają ten sam zbiór, oba zawierają tylko zmienne, binarne symbole $\cup, \cap, \setminus W$ zawiera mniej symboli niż $W'$ . Np. $A \setminus B$ jest uproszczeniem $(A \cup B) \setminus B$ . Jest
(ale może zawiera $R$ i $S$ ).  Zadanie 8 (2 prowodowa wywiera wywiasy, oraz wywiasy, oraz wywiastnieje uproszcze	unkty). Mówimy, że w algebrze zbiorów wyrażenie $W$ jest uproszczeniem wyrażenia ażenia oznaczają ten sam zbiór, oba zawierają tylko zmienne, binarne symbole $\cup, \cap, \setminus W$ zawiera mniej symboli niż $W'$ . Np. $A \setminus B$ jest uproszczeniem $(A \cup B) \setminus B$ . Jeślenie wyrażenia $(A \cap B) \cup C \setminus (A \cap (B \cup C))$ to w prostokąt poniżej wpisz dowolne takie
(ale może zawiera $R$ i $S$ ).  Zadanie 8 (2 program w pr	unkty). Mówimy, że w algebrze zbiorów wyrażenie $W$ jest uproszczeniem wyrażenia ażenia oznaczają ten sam zbiór, oba zawierają tylko zmienne, binarne symbole $\cup, \cap, V$ zawiera mniej symboli niż $W'$ . Np. $A \setminus B$ jest uproszczeniem $(A \cup B) \setminus B$ . Jeślenie wyrażenia $(A \cap B) \cup C \setminus (A \cap (B \cup C))$ to w prostokąt poniżej wpisz dowolne takie
(ale może zawiera R i S).  Zadanie 8 (2 pr. W' jeśli oba wyr i nawiasy, oraz V istnieje uproszczenie. W	unkty). Mówimy, że w algebrze zbiorów wyrażenie $W$ jest uproszczeniem wyrażenie ażenia oznaczają ten sam zbiór, oba zawierają tylko zmienne, binarne symbole $\cup, \cap, \lor W$ zawiera mniej symboli niż $W'$ . Np. $A \setminus B$ jest uproszczeniem $(A \cup B) \setminus B$ . Jeślenie wyrażenia $(A \cap B) \cup C \setminus (A \cap (B \cup C))$ to w prostokąt poniżej wpisz dowolne takie przeciwnym przypadku wpisz słowo "NIE".
(ale może zawiera R i S).  Zadanie 8 (2 prosporacje w prosporacje uprosporacje upro	unkty). Mówimy, że w algebrze zbiorów wyrażenie $W$ jest uproszczeniem wyrażenia ażenia oznaczają ten sam zbiór, oba zawierają tylko zmienne, binarne symbole $\cup, \cap, \setminus W$ zawiera mniej symboli niż $W'$ . Np. $A \setminus B$ jest uproszczeniem $(A \cup B) \setminus B$ . Jeślenie wyrażenia $(A \cap B) \cup C \setminus (A \cap (B \cup C))$ to w prostokąt poniżej wpisz dowolne takie

Numer indeksu:	
<b>Zadanie 10 (2 punkty).</b> Rozważmy zbiory osób $O$ , barów $B$ i sokó $Lubi \subseteq O \times S$ i $Podajq \subseteq B \times S$ informujące odpowiednio o tym jaki jakie osoby lubią jakie soki oraz jakie bary podają jakie soki. W prostoże $\{x \mid \varphi\}$ jest zapytaniem relacyjnego rachunku dziedzin oznaczający jednego soku podawanego w barze $Jagódka$ .	ie osoby bywają w jakich barach, b kąt poniżej wpisz taką formułę $\varphi,$
<b>Zadanie 11 (2 punkty).</b> Rozważmy funkcję $f: \mathbb{R} \times \{0,1,2\} \to \mathbb{R}$ $3x + k$ . Jeśli istnieje funkcja odwrotna do $f$ to w prostokąt poniżej przypadku wpisz uzasadnienie, dlaczego funkcja odwrotna nie istnieje.	wpisz tę funkcję. W przeciwnym
Zadanie 12 (2 punkty). Jeśli istnieje relacja równoważności na zbi dokładnie 5 klas abstrakcji, to w prostokąt poniżej wpisz dowolną tak ciwnym przypadku wpisz uzasadnienie, dlaczego taka relacja nie istnie	ką relację równoważności. W prze-
<b>Zadanie 13 (2 punkty).</b> Jeśli istnieje funkcja różnowartościowa $f:\mathcal{T}$ to w prostokąt poniżej wpisz dowolną taką funkcję. W przeciwnym raz	
Zadanie 14 (2 punkty). Jeśli istnieją takie trzy nieskończone zbiory noliczne, to w prostokąt poniżej wpisz dowolny przykład takich trze wpisz słowo "NIE".	
<b>Zadanie 15 (2 punkty).</b> Jeśli istnieją takie zbiory $A, B$ , surjekcja $f$ że $f(X \cap Y) \neq f(X) \cap f(Y)$ to w prostokąt poniżej wpisz dowolny zbiorów. W przeciwnym przypadku wpisz uzasadnienie, dlaczego taka	przykład takiej surjekcji i takich

<b>Zadanie 16 (2 punkty).</b> W prostokąt poniżej wpisz liczbę różneze $\{6, 2, 2014\}$ .	nych relacji liniowego porządku na zbio-
<b>Zadanie 17 (2 punkty).</b> Jeśli istnieją takie dwie relacje porzą naturalnych $\mathbb{N}$ , że $SR$ jest relacją równoważności, to w prostok $\mathbb{N}$ przeciwnym przypadku wpisz uzasadnienie, dlaczego takie rel	ąt poniżej wpisz dowolne takie relacje.
Zadanie 18 (2 punkty). Rozważmy porządek $\leq$ na funkcjach z Jeśli porządki $\langle \mathbb{N}^{\mathbb{N}}, \leq \rangle$ i $\langle \mathcal{P}(\mathbb{N}), \subseteq \rangle$ są izomorficzne, to w prostokąt porządków. W przeciwnym przypadku wpisz uzasadnienie, dlacz	poniżej wpisz dowolny izomorfizm tych
Zadanie 19 (2 punkty). W prostokąt poniżej wpisz przykład	trzech różnych dobrych porządków.
Zadanie 20 (2 punkty). W tym zadaniu $f$ i $g$ są symbolami natomiast $x, y$ i $z$ są zmiennymi. W prostokąty obok tych spunifikowalne, wpisz najogólniejsze unifikatory tych termów. W unifikowalne, wpisz słowo "NIE".	ośród podanych par termów, które są
(a) $f(g(y), x, z) \stackrel{?}{=} f(x, y, z)$	
(b) $f(g(y), a, z) \stackrel{?}{=} f(x, y, z)$	

	Numer indeksu:	
Oddane zadania:		

## Logika dla informatyków

Egzamin końcowy (część zasadnicza)

6 lutego 2014

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

**Zadanie 21.** Dla liczb naturalnych n niech  $\underline{n}$  oznacza zbiór  $\{k \in \mathbb{N} \mid k < n\}$ . W zbiorze  $\underline{n}$  wprowadzamy relację równoważności  $k \simeq l \iff 2|k-l$ .

- (a) [4 punkty] Ile klas abstrakcji ma relacja ≃?
- (b) [4 punkty] Ile elementów mają klasy abstrakcji [0]~ i [1]~?
- (c) [16 punktów] Na klasach abstrakcji definiujemy działanie  $[k]_{\simeq} + [l]_{\simeq} = [k+l \mod n]_{\simeq}$ . Dla jakich n to działanie jest poprawne?

Wszystkie odpowiedzi należy uzasadnić.

**Zadanie 22.** Rozważmy następujące równanie rekurencyjne dla funkcji  $f: \mathcal{P}(\mathbb{N}) \to \mathcal{P}(\mathbb{N})$ :

$$f(\emptyset) = \emptyset$$
  
$$f(X \cup \{n\}) = f(X) \cup \{n\}$$

gdzie  $X \in \mathcal{P}(\mathbb{N})$  oraz  $n \in \mathbb{N}$ .

- (a) [8 punktów] Wskaż inną niż identyczność funkcję spełniającą to równanie.
- (b) [16 punktów] Udowodnij, że jest co najmniej continuum różnych funkcji spełniających to równanie.

**Zadanie 23.** Niech  $\langle P, \leq \rangle$  będzie zbiorem częściowo uporządkowanym. Porządek  $\langle P, \leq^{-1} \rangle$  nazywamy porządkiem dualnym do  $\langle P, \leq \rangle$ .

- (a) [12 punktów] Udowodnij, że porządek dualny do dobrego porządku jest dobrym porządkiem wtedy i tylko wtedy, gdy jest skończony.
- (b) [12 punktów] Czy to samo można powiedzieć o porządkach regularnych? Tzn., czy porządek dualny do regularnego jest regularny wtedy i tylko wtedy, gdy jest skończony? Uzasadnij odpowiedź.

<sup>&</sup>lt;sup>1</sup> Algorytm oceniania 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.