

# Logika dla informatyków

Egzamin połówkowy

4 grudnia 2004

Wersja D

**Zadanie 1 (6 pkt).** Czy prawdziwe jest zdanie:

„Dla dowolnych zbiorów  $A$  i  $B$ , jeśli  $A \times B \subseteq B \times A$ , to  $A = \emptyset \vee B = \emptyset \vee A = B$ ?”

Odpowiedź uzasadnij.

**Zadanie 2 (6 pkt).** Liczbę naturalną  $q$  nazywamy *liczbą bliźniaczą*, jeżeli liczby  $q$  oraz  $q + 2$  są pierwsze. Używając symboli  $+$ ,  $\times$ ,  $0$ ,  $1$ ,  $2$  oraz nawiasów, zmiennych, kwantyfikatorów i spójników logicznych zapisz formalnie zdanie

„Istnieje największa liczba bliźniacza taka, że pomiędzy nią a poprzednią liczbą bliźniaczą jest co najwyżej jedna liczba pierwsza.”

**Zadanie 3 (6 pkt).** Pokaż, że  $A \setminus (B \setminus (C \setminus D)) = (A \setminus B) \cup ((A \cap C) \setminus D)$  dla dowolnych zbiorów  $A$ ,  $B$ ,  $C$  i  $D$ .

**Zadanie 4 (6 pkt).** Niech  $n$  będzie dodatnią liczbą naturalną i niech  $V_n = \{p_0, \dots, p_{n-1}\}$  będzie zbiorem zmiennych zdaniowych. Przyjmijmy, że dla formuły  $\phi$  nie zawierającej zmiennych spoza zbioru  $V_n$  napis  $nv_n(\phi)$  oznacza liczbę wartościowań  $\sigma : V_n \rightarrow \{\mathbf{T}, \mathbf{F}\}$  spełniających tę formułę. Pokaż, że dla dowolnych formuł zdaniowych  $\phi$  oraz  $\psi$ , które nie zawierają zmiennych spoza zbioru  $V_n$ , równość

$$nv_n(\phi \vee \psi) = nv_n(\phi) + nv_n(\psi)$$

zachodzi wtedy i tylko wtedy, gdy  $\phi \wedge \psi$  jest formułą sprzeczną.

**Zadanie 5 (6 pkt).** Rodzina zbiorów  $\{X_n\}_{n=0}^{\infty}$  jest *zstępująca*, jeżeli  $X_{n+1} \subseteq X_n$  dla każdego  $n \in \mathbb{N}$ . Ciąg liczb naturalnych  $(a_n)_{n=0}^{\infty}$  jest *rosnący*, jeżeli  $a_n < a_{n+1}$  dla każdego  $n \in \mathbb{N}$ . Niech  $(a_n)_{n=0}^{\infty}$  będzie rosnącym ciągiem liczb naturalnych, a  $\{X_n\}_{n=0}^{\infty}$  — zstępującą rodziną zbiorów. Udowodnij, że

$$\bigcap_{n=0}^{\infty} X_n = \bigcap_{n=0}^{\infty} X_{a_n}.$$

verte  $\rightarrow$

W poniższych zadaniach należy postawić krzyżyk w polu z prawidłową odpowiedzią. Za każdą poprawną odpowiedź dostajecie 1 punkt, za błędną –1 punkt. Dlatego, jeśli nie jesteście pewni, wybierzcie odpowiedź „Nie wiem”.

**Zadanie 6 (4 pkt).** Czy podana formuła zdaniowa jest tautologią?

- $(p \Rightarrow q) \wedge (r \Rightarrow s) \Rightarrow p \wedge s \Rightarrow q \vee r$  .....  Tak  Nie  Nie wiem  
 $(p \vee q) \wedge (p \Rightarrow q) \Rightarrow q \Rightarrow p$  .....  Tak  Nie  Nie wiem  
 $(p \Rightarrow q) \wedge (q \Rightarrow p) \Rightarrow p \vee q$  .....  Tak  Nie  Nie wiem  
 $(p \wedge q \Rightarrow r) \Rightarrow (p \Rightarrow r) \wedge (q \Rightarrow r)$  .....  Tak  Nie  Nie wiem

**Zadanie 7 (2 pkt).** Niech  $\phi$  i  $\psi$  oznaczają formuły rachunku kwantyfikatorów, być może zawierające wolne wystąpienia zmiennej  $x$ . Czy podana formuła jest prawem rachunku rachunku kwantyfikatorów?

- $(\forall x \phi) \vee (\forall x \psi) \Rightarrow (\forall x (\phi \vee \psi))$  .....  Tak  Nie  Nie wiem  
 $(\forall x (\phi \Rightarrow \psi)) \Rightarrow (\forall x \phi) \Rightarrow (\forall x \psi)$  .....  Tak  Nie  Nie wiem

**Zadanie 8 (2 pkt).** Czy dla dowolnych zbiorów  $A, B, C$  i  $D$  zachodzi podana równość?

- $A \setminus (B \cup C) = (A \setminus B) \setminus C$  .....  Tak  Nie  Nie wiem  
 $A \cup (B \setminus C) = ((A \cup B) \setminus C) \cup (A \cap C)$  .....  Tak  Nie  Nie wiem

**Zadanie 9 (2 pkt).** Czy dla dowolnego niepustego zbioru  $T$  i dowolnych rodzin zbiorów  $\{A_t\}_{t \in T}$  i  $\{B_t\}_{t \in T}$  zachodzi podana równość?

- $\bigcap_{t \in T} (A_t \cap B_t) = \bigcap_{t \in T} A_t \cap \bigcap_{t \in T} B_t$  .....  Tak  Nie  Nie wiem  
 $\bigcup_{t \in T} (A_t \cap B_t) = \bigcup_{t \in T} A_t \cap \bigcup_{t \in T} B_t$  .....  Tak  Nie  Nie wiem