

# Metodi Matematici per l'Informatica (secondo canale) - 12 Febbraio 2019

☐ prima parte: esercizi 1 – 5, ☐ induzione: esercizio 6; ☐ seconda parte: esercizi 7 – 10

**Indicare qui sopra le parti del compito che sono state svolte**

Nome e Cognome: \_\_\_\_\_

**Es 1.** Per ogni tripla di insiemi  $A, B$  e  $C$  tali che  $A - B = C$  si ha:

☐<sub>V</sub>☐<sub>F</sub> **A.**  $C \neq \emptyset$ ;

☐<sub>V</sub>☐<sub>F</sub> **B.**  $C \cup A = B$ ;

☐<sub>V</sub>☐<sub>F</sub> **C.**  $C \subseteq A$ .

**Es 2.** Per ogni coppia di insiemi  $A$  e  $B$  si ha che

☐<sub>V</sub>☐<sub>F</sub> **A.** se  $A$  è numerabile allora  $A - B$  è numerabile;

☐<sub>V</sub>☐<sub>F</sub> **B.** se  $A$  e  $B$  non sono numerabili allora  $A \cap B$  non è numerabile;

☐<sub>V</sub>☐<sub>F</sub> **C.** se  $A$  e  $B$  sono numerabili allora  $A \times B$  è numerabile;

**Es 3.** Si consideri la relazione  $D = \{(a, b) \mid a, b \in \mathbf{N} \text{ e } a \text{ divide } b\}$ .

☐<sub>V</sub>☐<sub>F</sub> **A.**  $D$  è una relazione d'ordine stretto;

☐<sub>V</sub>☐<sub>F</sub> **B.**  $D$  è una relazione d'ordine largo;

☐<sub>V</sub>☐<sub>F</sub> **C.** esiste  $x \in \mathbf{N}$  tale che per ogni  $y \in \mathbf{N}$  se  $x \neq y$  allora  $(y, x) \in D$ .

**Es 4.** Scrivere una relazione di ordine stretto sull'insieme  $A = \{P, L, M, G\}$ .

Rispondere qui

**Es 5.** Scrivere la definizione di *chiusura simmetrica* di una relazione.

Rispondere qui

**Es 6.** Sia  $x$  un numero reale. Dimostrare che per ogni  $n \geq 2$  si ha

$$(1 - x) \sum_{k=0}^{n-1} x^k = 1 - x^n.$$

Rispondere qui

**Es 7.** Definire il concetto di *modello* nella logica predicativa.

Rispondere qui

**Es 8.** Vero o Falso? (N.B. Le lettere  $A, B, C, p_1, p_2, p_3$  variano su proposizioni arbitrarie nel linguaggio della logica proposizionale, non necessariamente distinte).

☐<sub>V</sub>☐<sub>F</sub> **A.**  $((p_1 \wedge \neg p_2) \vee (\neg p_3 \wedge p_2) \vee (\neg p_1 \vee p_3))$  è una tautologia;

☐<sub>V</sub>☐<sub>F</sub> **B.** Se  $A \models B \vee C$  e  $B \models \neg C$  allora  $(A \rightarrow C) \models \neg B$ ;

☐<sub>V</sub>☐<sub>F</sub> **C.** Se  $A \wedge \neg B$  è soddisfacibile allora  $A \rightarrow B$  è insoddisfacibile;

☐<sub>V</sub>☐<sub>F</sub> **D.** Se esiste  $B$  tale che il tableau di  $(B \wedge \neg A)$  ha tutti i rami chiusi allora  $A$  è una tautologia;

**Es 9.** I seguenti enunciati sono verità logiche: Vero o Falso?

☐<sub>V</sub>☐<sub>F</sub> **A.**  $\exists x \forall y (A(y) \rightarrow \neg B(x))$ ;

☐<sub>V</sub>☐<sub>F</sub> **B.**  $\exists y (\neg \exists x \neg A(x) \vee \neg A(y))$ .

**Es 10.** Formalizzare le proposizioni A, B, C seguenti con enunciati nel linguaggio predicativo  $\mathcal{L}$  composto da un simbolo  $<$  di relazione a due argomenti.

**A.** La relazione  $<$  ha un elemento minimo.

Rispondere qui

**B.** La relazione  $<$  non ha un elemento massimo;

Rispondere qui

**C.** La relazione  $<$  è *densa*, vale a dire che ogni coppia di elementi nella relazione  $<$  possiede un elemento intermedio.

Rispondere qui