

Cognome \_\_\_\_\_ Nome \_\_\_\_\_

Matricola \_\_\_\_\_ Numero di CFU \_\_\_\_\_ Fila 2

**Università degli Studi di Bologna, Corso di Laurea in Informatica  
Esame di LOGICA PER L'INFORMATICA (9 CFU), 16/01/2024**

*Utilizzare i riquadri bianchi per le risposte. Se strettamente necessario, si può allegare un foglio protocollo in coda con ulteriore testo, indicando in alto nome, cognome, fila e matricola.*

L1 (5 punti). Dimostrare in teoria degli insiemi che  $\forall A, B. ((\forall C. A \subseteq B \cup C) \Rightarrow A \subseteq B)$ . Ogni passaggio deve abbreviare uno o più passi di deduzione naturale al prim'ordine.

Esplicitare l'enunciato di tutti gli assiomi utilizzati.

Assioma dell'unione binaria:  $\forall A, B, X. (X \in A \cup B \iff X \in A \vee X \in B)$

Teorema:  $\forall A, B. ((\forall C. A \subseteq B \cup C) \Rightarrow A \subseteq B)$

Dimostrazione: siano  $A, B$  insiemi t.c.  $\forall C. A \subseteq B \cup C$  o, equivalentemente,  $\forall C, X. (X \in A \Rightarrow X \in B \cup C)$  (H). Dobbiamo dimostrare  $A \subseteq B$  o, equivalentemente,  $\forall Y. (Y \in A \Rightarrow Y \in B)$ . Sia  $Y$  insieme t.c.  $Y \in A$ . Quindi, per H,  $Y \in B \cup B$ . Quindi, per l'assioma dell'unione binaria,  $Y \in B \vee Y \in B$ . Quindi procediamo per casi per dimostrare  $Y \in B$ . Ovvio in entrambi i casi. Qed.

L2 (5 punti). Dimostrare in deduzione naturale per la logica al prim'ordine il seguente enunciato. Preferire una prova intuizionista a una classica ove possibile.

$$\forall m.Q(g(m), g(m)), \quad \forall n, m.(Q(m, g(n)) \Rightarrow \exists z.Q(g(z), n)) \vdash \exists z.Q(z, m)$$

$$\frac{\frac{\frac{\forall n, m.Q(m, g(n)) \Rightarrow \exists z.Q(g(z), n)}{\forall x.Q(x, g(m)) \Rightarrow \exists z.Q(g(z), m)} \forall_e}{Q(g(m), g(m)) \Rightarrow \exists z.Q(g(z), m)} \forall_e}{\exists z.Q(g(z), m)} \forall_e \quad \frac{\frac{\forall m.Q(g(m), g(m))}{Q(g(m), g(m))} \forall_e}{\Rightarrow_e} \quad \frac{[Q(g(w), m)]}{\exists z.Q(z, m)} \exists_i}{\exists z.Q(z, m)} \exists_e$$

Cognome \_\_\_\_\_ Nome \_\_\_\_\_

Matricola \_\_\_\_\_ Numero di CFU \_\_\_\_\_ Fila 2

**Università degli Studi di Bologna, Corso di Laurea in Informatica**  
**Esame di LOGICA PER L'INFORMATICA (9 CFU), 16/01/2024**

Utilizzare i riquadri bianchi per le risposte. Se strettamente necessario, si può allegare un foglio protocollo in coda con ulteriore testo, indicando in alto nome, cognome, fila e matricola.

L3 (5 punti). Si consideri il seguente ragionamento:

Se la Ferragni perderà gli sponsor o l'uovo di Pasqua è stato una truffa, allora il danno economico sarà ingente. La Ferragni è in buona fede se è stata mal consigliata. Se la Ferragni non è in buona fede, allora l'uovo di Pasqua è stato una truffa o è stata mal consigliata. La Ferragni non perderà gli sponsor o l'uovo di Pasqua è stato una truffa. Quindi il danno economico sarà ingente o la Ferragni è in buona fede.

Verificare la correttezza del ragionamento utilizzando la deduzione naturale per la logica proposizionale. Preferire una prova intuizionista se possibile.

$E \vee C \Rightarrow D, \quad B \Rightarrow A, \quad \neg A \Rightarrow C \vee B, \quad \neg E \vee C \vdash D \vee A$

$$\frac{\frac{\vdots}{A \vee \neg A} EM \quad \frac{[A]}{D \vee A} \vee_{i1}}{D \vee A} \quad \frac{\frac{E \vee C \Rightarrow D}{\frac{D}{D \vee A} \vee_{i2}} \vee_e \quad \frac{\frac{\frac{\frac{\neg A \Rightarrow C \vee B}{C \vee B} [\neg A] \Rightarrow_e \quad [C]}{\frac{C}{E \vee C} \vee_{i1}} \Rightarrow_e} \quad \frac{\frac{[B]}{A} \Rightarrow_e \quad \frac{[\neg A]}{C} \perp_e}{\neg_e} \vee_e}{\Rightarrow_e} \vee_e$$



Cognome \_\_\_\_\_ Nome \_\_\_\_\_

Matricola \_\_\_\_\_ Numero di CFU \_\_\_\_\_ Fila 2

**Università degli Studi di Bologna, Corso di Laurea in Informatica  
Esame di LOGICA PER L'INFORMATICA (9 CFU), 16/01/2024**

*Utilizzare i riquadri bianchi per le risposte. Se strettamente necessario, si può allegare un foglio protocollo in coda con ulteriore testo, indicando in alto nome, cognome, fila e matricola.*

L4 (5 punti). Considerate la seguente sintassi per liste di numeri naturali:  $L ::= [] \mid \mathbb{N} :: L$  dove “ $::$ ” è associativo a destra.

Considerate il seguente predicato  $Only_1$ , definito per induzione strutturale sulle liste di numeri naturali, che è logicamente equivalente a  $\top$  sse la lista in argomento contiene solamente degli 1:

$$\begin{aligned} Only_1([]) &= \top \\ Only_1(n :: l) &= n = 1 \wedge Only_1(l) \end{aligned}$$

- (a) Definire per ricorsione strutturale una funzione  $mul(l)$  che calcola il prodotto di tutti i numeri naturali della lista  $l$ .  
Esempio:  $mul(2 :: 1 :: 1 :: 3 :: 1 :: []) = 6$
- (b) Dimostrare per induzione strutturale che  $\forall l.(Only_1(l) \iff mul(l) = 1)$ . Preferire una prova intuizionista a una classica ove possibile.

Nello svolgere l'esercizio potete utilizzare come date l'operazione di somma fra numeri naturali, le proprietà dell'uguaglianza e il lemma  $L$  sui numeri naturali che dice  $\forall n, m.(n * m = 1 \iff n = 1 \wedge m = 1)$ .

(a) Parte di ricorsione strutturale:

$$mul([]) = 1$$

$$mul(n :: l) = n * mul(l)$$

(b) Parte di induzione strutturale:

Teorema:  $\forall l. (Only_1(l) \iff mul(l) = 1)$ .

Dimostrazione: procediamo per induzione strutturale su  $l$  per dimostrare  $Only_1(l) \iff mul(l) = 1$

- Caso  $[]$ : dobbiamo dimostrare  $Only_1([]) \iff mul([]) = 1$  o, equivalentemente,  $\top \iff 1 = 1$ . Ovvio per la proprietà riflessiva dell'uguaglianza.
- Caso  $n :: l$ : per ipotesi induttiva  $Only_1(l) \iff mul(l) = 1$  (II). Dobbiamo dimostrare  $Only_1(n :: l) \iff mul(n :: l) = 1$  o, equivalentemente,  $n = 1 \wedge Only_1(l) \iff n * mul(l) = 1$ . Dimostriamo entrambe le direzioni:
  - Dimostriamo  $n = 1 \wedge Only_1(l) \Rightarrow n * mul(l) = 1$ . Supponiamo  $n = 1$  (H1) e  $Only_1(l)$  (H2). Da II e H2 si ha  $mul(l) = 1$ . Quindi, per L e H1, si ha  $n * mul(l) = 1$
  - Dimostriamo  $n * mul(l) = 1 \Rightarrow n = 1 \wedge Only_1(l)$ . Supponiamo  $n * mul(l) = 1$  da cui, per il lemma L,  $n = 1$  (H1) e  $mul(l) = 1$  (H2). Da II e H2 si ha  $Only_1(l)$ . Quindi, per L, si ha  $n = 1 \wedge Only_1(l)$

Qed.

Cognome \_\_\_\_\_ Nome \_\_\_\_\_

Matricola \_\_\_\_\_ Numero di CFU \_\_\_\_\_ Fila 2

Università degli Studi di Bologna, Corso di Laurea in Informatica  
Esame di LOGICA PER L'INFORMATICA (9 CFU), 16/01/2024

Utilizzare i riquadri bianchi per le risposte. Se strettamente necessario, si può allegare un foglio protocollo in coda con ulteriore testo, indicando in alto nome, cognome, fila e matricola.

A5 (2 punti). Sia  $(X, \circ, e, {}^{-1})$  un gruppo, con operazione binaria  $\circ$ , elemento neutro  $e$ , ed operazione unaria  ${}^{-1}$ . Dimostra che  $a \circ b = a \circ c$  implica  $b = c$ . Esplicitare l'enunciato di tutti gli assiomi della teoria dei gruppi che vengono utilizzati nella dimostrazione (ad esempio: associatività di  $\circ$ ).

Visto che  $a \circ b = a \circ c$ , abbiamo  $a^{-1} \circ (a \circ b) = a^{-1} \circ (a \circ c)$ . Per associatività di  $\circ$ ,  $(a^{-1} \circ a) \circ b = (a^{-1} \circ a) \circ c$ . Usando l'assioma  $a^{-1} \circ a = e$ , ne consegue che  $e \circ b = e \circ c$ . Infine, usando l'assioma per l'elemento neutro  $e$ , abbiamo che  $b = c$ .

A6 (2 punti). Considera il gruppo  $(\mathbb{Z}_3, +, 0, {}^{-1})$  degli interi modulo 3. Ovvero,  $\mathbb{Z}_3 = \{0, 1, 2\}$  e abbiamo ad esempio  $1 + 2 = 0$  e  $2 + 2 = 1$ . Il teorema di Cayley dice che questo gruppo é isomorfo ad un sottogruppo  $\mathbb{X}$  di  $(Perm(\mathbb{Z}_3), \circ, id, {}^{-1})$ , il gruppo delle permutazioni su  $\mathbb{Z}_3$ .

- (a) Scrivi la definizione della permutazione che l'isomorfismo associa all'elemento 1 di  $\mathbb{Z}_3$ .  
(b) Scrivi la definizione di una permutazione (un elemento di  $Perm(\mathbb{Z}_3)$ ) che *non* fa parte di  $\mathbb{X}$ .

- La permutazione definita come segue

$$0 \mapsto 1 \quad 1 \mapsto 2 \quad 2 \mapsto 0$$

- Ad esempio la permutazione  $\pi$  definita come

$$0 \mapsto 0 \quad 1 \mapsto 2 \quad 2 \mapsto 1$$

A7 (6 punti). Per ciascuno dei seguenti enunciati, indica se é vero o falso. Se falso, scrivi un controesempio.

	Linguaggio	V	F (scrivi controesempio)
(a)	$(\mathbb{N}, \min, 0, *)$ , dove $\min(n, m)$ é il piú piccolo tra $n$ ed $m$ , e $n^* = n$ , forma un gruppo.		
(b)	Considera il monoide $(\mathbb{L}, ++, [])$ dove $\mathbb{L}$ é l'insieme di liste di numeri naturali, $++$ é la concatenazione di liste, e $[]$ é la lista vuota. La funzione $f: \mathbb{L} \rightarrow \mathbb{L}$ definita come $f(l) = 0 :: l$ é un morfismo di monoidi da $(\mathbb{L}, ++, [])$ a $(\mathbb{L}, ++, [])$ .		
(c)	$(5\mathbb{N} \cap 3\mathbb{N}, +, 0)$ , dove $5\mathbb{N}$ é l'insieme dei multipli di 5 in $\mathbb{N}$ , $3\mathbb{N}$ é l'insieme dei multipli di 3 in $\mathbb{N}$ , e $5\mathbb{N} \cap 3\mathbb{N}$ é la loro intersezione, forma un monoide.		
(d)	$(\mathcal{P}(X), \cup, \emptyset, \cap)$ , dove $\mathcal{P}(X)$ é l'insieme dei sottoinsiemi di un dato insieme $X$ , é un semianello.		
(e)	$(\mathbb{R}, \times, 0)$ forma un monoide.		
(f)	Il magma $(\mathbb{R}_+, +)$ , dove $\mathbb{R}_+$ é l'insieme dei numeri reali positivi (maggiori di 0) e $+$ é l'addizione, puó essere esteso ad un monoide.		

(a) No perché  $\min(n, n^*) = \min(n, n) = n$  é diverso da 0 per  $n \neq 0$ .

(b) No, ad esempio  $f([1, 2] ++ [1]) = [0, 1, 2, 1]$  ma  $f([1, 2]) ++ f([1]) = [0, 1, 2, 0, 1]$ .

(c) Si.

(d) Si

(e) No, 0 non é l'elemento neutro per  $\times$ .

(f) No perché per ogni coppia di reali  $r_1, r_2 > 0$ ,  $r_1 + r_2 > r_1$ , quindi non c'è elemento neutro.