

COGNOME

NOME

Inserire le risposte negli spazi predisposti, accompagnandole con *spiegazioni chiare ed essenziali*.

NON SI ACCETTANO RISPOSTE SCRITTE SU ALTRI FOGLI. Ogni esercizio vale 7,5 punti.

1. Si consideri il sistema RSA di modulo $n = 143 = 11 \cdot 13$ ed esponente pubblico $E = 37$.(a) Cifrare il messaggio $m = 56$. Calcolare cioè il resto, che si denoterà \tilde{m} , della divisione per 143 del numero 56^{37} .(b) Decifrare il messaggio \tilde{m} . Calcolare cioè l'esponente segreto D tale che $\tilde{m}^D \equiv m \pmod{143}$.(a) Si ha che $56 \equiv 1 \pmod{11}$, e quindi $56^{37} \equiv 1 \pmod{11}$. Inoltre, $37 \equiv 1 \pmod{12}$, da cui $56^{37} \equiv 4^{37} \equiv 4^1 \equiv 4 \pmod{13}$. Ne segue che il resto della divisione per 143 di 56^{37} è il numero intero x , con $0 \leq x \leq 142$, che soddisfa il sistema di congruenze

$$\begin{cases} x \equiv 1 \pmod{11} \\ x \equiv 4 \pmod{13} \end{cases}$$

Tale numero risulta $x = 56$, per cui in questo caso particolare $m = \tilde{m} = 56$.(b) In questo caso particolare, per il fatto che $m = \tilde{m}$, è evidente che $D = 1$ soddisfa le condizioni richieste. In generale, l'esponente segreto D è l'inverso di 37 modulo $(11 - 1)(13 - 1) = 10 \cdot 12 = 120$ e si calcola risolvendo la congruenza

$$37x \equiv 1 \pmod{120}.$$

Con l'algoritmo euclideo si trova

$$\text{mcd}(37, 120) = 1, \quad 37 \cdot 13 + (-4) \cdot 120 = 1,$$

per cui l'esponente segreto risulta $D = 13$.

2. Considerare l'enunciato

$$P(x) : \quad \forall x \in] - \infty, -1/2[\quad (x^2 + 2x + 1 > 0) \wedge (x < 0) \vee (x^2 + 2x + 1 < 0) \wedge (x > 0).$$

(a) Determinare se $P(x)$ è vero.(b) Determinare $\neg P(x)$, ossia la negazione di $P(x)$ (non ci devono essere negazioni davanti ad un quantificatore o ad un connettivo logico).(a) L'enunciato $P(x)$ è falso:

$$\forall x \in] - \infty, -1/2[\quad (x^2 + 2x + 1 < 0) \wedge (x > 0)$$

è falso perché $\forall x \in] - \infty, -1/2[\quad x > 0$ è falso; inoltre scrivendo $x^2 + 2x + 1 = (x + 1)^2$ vediamo che la disequazione $x^2 + 2x + 1 > 0$ è soddisfatta da tutti i numeri reali $x \neq -1$. Poiché $-1 \in] - \infty, -1/2[$, si ha che anche

$$\forall x \in] - \infty, -1/2[\quad (x^2 + 2x + 1 > 0) \wedge (x < 0)$$

è falso, per cui $P(x)$ è falso.(b) $\neg P(x)$:

$$\neg(\forall x \in] - \infty, -1/2[\quad (x^2 + 2x + 1 > 0) \wedge (x < 0) \vee (x^2 + 2x + 1 < 0) \wedge (x > 0))$$

$$\exists x \in] - \infty, -1/2[\quad \neg((x^2 + 2x + 1 > 0) \wedge (x < 0) \vee (x^2 + 2x + 1 < 0) \wedge (x > 0))$$

$$\exists x \in] - \infty, -1/2[\quad \neg((x^2 + 2x + 1 > 0) \wedge (x < 0)) \wedge \neg((x^2 + 2x + 1 < 0) \wedge (x > 0))$$

$$\exists x \in] - \infty, -1/2[\quad \neg(x^2 + 2x + 1 > 0) \vee \neg(x < 0) \wedge \neg(x^2 + 2x + 1 < 0) \vee \neg(x > 0)$$

$$\exists x \in] - \infty, -1/2[\quad (x^2 + 2x + 1 \leq 0) \vee (x \geq 0) \wedge (x^2 + 2x + 1 \geq 0) \vee (x \leq 0).$$

3. In un'algebra di Boole $(\mathcal{A}, \cdot, +, ')$ si consideri l'espressione $E(x, y, z) = xy'z' + x'z' + x'y'z + x'y$.

- (a) Usando il metodo del consenso, determinare tutti gli implicanti primi di E .
 (b) Determinare una forma minimale di E .

(a) Usando l'assorbimento, $(1 + y) = 1$,

$$E(x, y, z) = xy'z' + x'z' + x'yz' + x'y = xy'z' + x'z'(1 + y) + x'y = xy'z' + x'z' + x'y.$$

Il consenso fra $xy'z'$ e $x'z'$ è dato da $Q = y'(z')^2 = y'z'$, da cui

$$xy'z' + x'z' + x'y = xy'z' + x'z' + x'y + y'z' = (x + 1)y'z' + x'z' + x'y = y'z' + x'z' + x'y,$$

usando ancora l'assorbimento $(x + 1) = 1$. L'unico consenso non nullo è il consenso fra $y'z'$ e $x'y$, dato da $Q = z'x'$; poiché appartiene già ad E , si può trascurare. Di conseguenza

$$y'z' + x'z' + x'y$$

è la somma di tutti gli implicanti primi di E .

(b) Per ottenere una forma minimale di E , "completiamo" gli implicanti primi trovati al punto precedente:

$$y'z' = xy'z' + x'y'z', \quad x'z' = yx'z' + y'x'z', \quad x'y = x'yz + x'yz'.$$

Poiché entrambi gli addendi di $x'z'$ sono già presenti fra gli addendi di $y'z'$ e di $x'y$, possiamo eliminare $x'z'$ ed una forma minimale di E risulta

$$y'z' + x'y.$$

In questo caso è anche unica.

4. Si consideri il reticolo $(\mathbf{D}_{405}, \text{mcd}, \text{mcm})$, dove $\mathbf{D}_{405} = \{n \in \mathbb{N} \mid n \text{ divide } 405\}$.
- (a) Verificare che \mathbf{D}_{405} è un reticolo limitato.
 (b) Determinare se \mathbf{D}_{405} è un reticolo complementato (verificare che ogni elemento ammette complemento oppure esibire almeno un elemento che non ammette complemento).
 (c) Enunciare la proposizione "Il reticolo \mathbf{D}_{405} è distributivo" usando quantificatori e connettivi logici.
 (d) Verificare se l'enunciato formulato al punto (c) è vero o falso sulla terna $x = 9$, $y = 5$, $z = 45$.

Poiché $405 = 3^4 \cdot 5$, il reticolo \mathbf{D}_{405} è dato da

$$\mathbf{D}_{405} = \{1, 3, 9, 27, 81, 5, 15, 45, 135, 405\}.$$

L'ordinamento parziale sul reticolo è dato da: $m \leq n$ se m divide n .

(a) Il reticolo \mathbf{D}_{405} è limitato:

il minimo è 1: infatti 1 divide tutti gli elementi di \mathbf{D}_{405} e dunque $1 \leq n$, per ogni $n \in \mathbf{D}_{405}$.

il massimo è 405: infatti ogni gli elemento di \mathbf{D}_{405} divide 405 e dunque $n \leq 405$, per ogni $n \in \mathbf{D}_{405}$.

(b) Il reticolo \mathbf{D}_{405} non è complementato:

l'elemento 15 non ha complemento in \mathbf{D}_{405} : infatti se $m \in \mathbf{D}_{405}$ ha la proprietà che $\text{mcd}(15, m) = 1$, allora necessariamente $m = 1$. D'altra parte $\text{mcm}(15, 1) = 15 \neq 405$ ed $m = 1$ non è un complemento di 15.

(c)

$$\forall x, y, z \in \mathbf{D}_{405} \quad \text{mcd}(x, \text{mcm}(y, z)) = \text{mcm}(\text{mcd}(x, y), \text{mcd}(x, z));$$

$$\forall x, y, z \in \mathbf{D}_{405} \quad \text{mcm}(x, \text{mcd}(y, z)) = \text{mcd}(\text{mcm}(x, y), \text{mcm}(x, z)).$$

(d)

$$\text{mcd}(9, \text{mcm}(5, 45)) = \text{mcm}(\text{mcd}(9, 5), \text{mcd}(9, 45)), \quad \text{mcd}(9, 45) = 9 = \text{mcm}(1, 9);$$

$$\text{mcm}(9, \text{mcd}(5, 45)) = \text{mcd}(\text{mcm}(9, 5), \text{mcm}(9, 45)), \quad \text{mcm}(9, 5) = 45 = \text{mcd}(45, 45).$$