

Corso di Laurea in Matematica 2014-2015  
**compito prova di ALGEBRA I – Soluzioni**

**Esercizio 1.** Si provi che per ogni  $2 \leq n \in \mathbb{N}$  vale l'identità:

$$6 \cdot \sum_{i=2}^n \binom{i}{2} = (n-1)n(n+1).$$

SOLUZIONE. Procediamo per induzione su  $n \geq 2$ . Per  $n = 2$  l'identità è soddisfatta, infatti:

$$6 \cdot \sum_{i=2}^n \binom{i}{2} = 6 \binom{2}{2} = 6 = (2-1)2(2+1).$$

Sia  $n \geq 3$  e assumiamo la proprietà vera per  $n-1$ . Allora per l'ipotesi induttiva

$$6 \cdot \sum_{i=2}^n \binom{i}{2} = 6 \binom{n}{2} + 6 \cdot \sum_{i=2}^{n-1} \binom{i}{2} = \binom{n}{2} + (n-2)(n-1)n,$$

quindi

$$6 \cdot \sum_{i=2}^n \binom{i}{2} = 3n(n-1) + (n-2)(n-1)n = (n-1)n(n+1).$$

Per il principio di induzione, l'identità vale per ogni  $n \geq 2$ .

---

**Esercizio 2.** Sull'insieme  $A = \mathbb{N}^{\mathbb{N}} = \{f \mid f : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}\}$  si definisca la relazione  $\omega$  ponendo, per ogni  $f, g \in A$ ,  $f\omega g$  se

$$\{f(0), \dots, f(n)\} = \{g(0), \dots, g(n)\} \text{ per ogni } n \in \mathbb{N}$$

1. Si provi che  $\omega$  è una relazione d'equivalenza su  $A$ .
  2. Si provi che  $[f]_{\omega} = \{f\}$  se  $f$  è iniettiva.
  3. Dire se il porre, per  $f \in A$ ,  $[f]_{\omega} \mapsto f(2)$  fornisce una buona definizione di un'applicazione  $A/\omega \rightarrow \mathbb{N}$ .
- \* Si provi che se  $2 \leq |Im(f)| < \infty$  allora  $[f]_{\omega}$  contiene infiniti elementi.

SOLUZIONE. 1. Questa dimostrazione è banale e non sto a scriverla.

2. Siano  $f, g \in A$ , con  $f$  iniettiva e  $f\omega g$ . Supponiamo, per assurdo,  $f \neq g$ . Allora, per il l'assioma del buon ordine, esiste un minimo  $n \in \mathbb{N}$  tale che  $f(n) \neq g(n)$ . Poiché  $f\omega g$ ,  $f(0) = g(0)$ ; dunque  $n \geq 1$  e, per la scelta di  $n$ ,  $f(i) = g(i)$  per ogni  $0 \leq i \leq n-1$ . Ora, dato che  $f\omega g$ , si ha per

definizione  $\{f(0), \dots, f(n)\} = \{g(0), \dots, g(n)\}$ ; quindi, poiché  $g(n) \neq f(n)$ ,  $f(n) \in \{g(0), \dots, g(n-1)\}$ , ovvero, per qualche  $0 \leq i \leq n-1$ ,

$$f(n) = g(i) = f(i)$$

contro l'ipotesi che  $f$  sia iniettiva. Questo prova che se  $f$  è iniettiva allora  $[f]_\omega = \{f\}$ .

3. NO. Consideriamo, infatti, le funzioni  $f, g : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$  definite da,

$$f(n) = \begin{cases} 0 & \text{se } x = 0 \\ 1 & \text{se } x = 1 \\ 0 & \text{se } x \geq 2 \end{cases} \quad g(n) = \begin{cases} 0 & \text{se } x = 0 \\ 1 & \text{se } x = 1 \\ 1 & \text{se } x \geq 2 \end{cases}$$

Allora, come si verifica dalla definizione di  $\omega$ ,  $f\omega g$  e dunque  $[f]_\omega = [g]_\omega$ , ma  $f(2) = 0 \neq 1 = g(2)$ .

\*. Sia  $f \in A$  con  $2 \leq |Im(f)| < \infty$ . Poiché  $I := Im(f)$  è finita, esiste  $t \in \mathbb{N}$  tale che  $I = \{f(0), f(1), \dots, f(t)\}$ ; poniamo  $J = \mathbb{N} \setminus \{0, \dots, t\}$ . Sia  $g$  una qualsiasi applicazione  $J \rightarrow I$ , e definiamo  $\bar{g} : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$  ponendo, per ogni  $n \in \mathbb{N}$

$$\bar{g}(n) = \begin{cases} f(n) & \text{se } 0 \leq n \leq t \\ g(n) & \text{se } n \geq t+1 \end{cases}$$

Osserviamo che  $Im(\bar{g}) = Im(f) = I$ . Sia  $n \in \mathbb{N}$ ; se  $n \leq k$  allora, per definizione,  $\{f(0), \dots, f(n)\} = \{\bar{g}(0), \dots, \bar{g}(n)\}$ ; se  $n \geq k+1$  allora

$$I = Im(\bar{g}) \supseteq \{\bar{g}(0), \dots, \bar{g}(n)\} \supseteq \{\bar{g}(0), \dots, \bar{g}(t)\} = \{f(0), \dots, f(t)\} = I,$$

dunque  $\{\bar{g}(0), \dots, \bar{g}(n)\} = I = \{f(0), \dots, f(n)\}$ . In conclusione,  $\bar{g}\omega f$  e dunque  $\bar{g} \in [f]_\omega$ . Poiché  $|I| \geq 2$ , l'insieme delle funzioni  $I^J = \{g \mid g : J \rightarrow I\}$  è infinito e pertanto  $[f]_\omega$  contiene infiniti elementi.

---

**Esercizio 3.** Su  $A = \mathbb{N}^* \times \mathbb{N}^*$  (dove  $\mathbb{N}^* = \mathbb{N} \setminus \{0\}$ ) si definisca la relazione  $\preceq$  ponendo, per ogni  $(a, b), (c, d) \in A$ ,

$$(a, b) \preceq (c, d) \quad \text{se} \quad (a, b) = (c, d) \quad \text{oppure} \quad \begin{cases} a \leq c \\ a \leq d - b \end{cases}$$

1. Si provi che  $\preceq$  è una relazione d'ordine su  $A$ ; si dica se è totale.
2. Si determinino gli elementi minimali di  $(A, \preceq)$ ; si dica se c'è un minimo.
3. Si determini, se esiste, l'estremo superiore di  $\{(2, 3), (3, 2)\}$ .

SOLUZIONE. 1. La proprietà riflessiva di  $\preceq$  è data per definizione. Per l'antisimmetria, consideriamo  $(a, b), (c, d) \in A$  tali che  $(a, b) \preceq (c, d)$

e  $(a, b) \preceq (c, d)$ , e supponiamo, per assurdo  $(a, b) \neq (c, d)$ . Allora, per definizione di  $\preceq$ ,

$$\begin{cases} a \leq c \\ a \leq d - b \end{cases} \quad \text{e} \quad \begin{cases} c \leq a \\ c \leq b - d \end{cases}$$

da cui segue subito  $a = c$ ; di conseguenza  $d - b \geq a = c \leq b - d$ , che è un assurdo perché  $a = c > 0$ . Quindi  $(a, b) = (c, d)$  è  $\preceq$  è antisimmetrica.

Provare la transitività è semplice; siano  $(a, b), (c, d), (e, f) \in A$  tali che  $(a, b) \preceq (c, d)$  e  $(c, d) \preceq (e, f)$ ; se  $(a, b) = (b, c)$ , o  $(c, d) = (e, f)$ , allora  $(a, b) \preceq (e, f)$  è ovvia; possiamo dunque assumere che le tre coppie  $(a, b), (c, d), (e, f)$  siano a due a due distinte; quindi che

$$\begin{cases} a \leq c \\ a \leq d - b \end{cases} \quad \text{e} \quad \begin{cases} c \leq e \\ c \leq f - d \end{cases}$$

quindi  $a \leq e$ , e

$$f - b = (f - d) + (d - b) \geq c + a \geq a$$

Dunque  $(a, b) \preceq (e, f)$ . Pertanto  $(A, \preceq)$  è un insieme parzialmente ordinato. Non è totalmente ordinato perché, ad esempio  $(2, 1) \not\preceq (2, 2)$  e  $(2, 2) \not\preceq (2, 3)$ .

2. Sia  $(a, b) \in A$ . Se  $b \geq 2$  allora  $(a, b) \neq (1, 1) \in A$  e  $(1, 1) \preceq (a, b)$ . Questa osservazione mostra che se  $(a, b)$  è minimale allora  $b = 1$ ; esaminiamo quindi questo caso. Sia  $(c, d) \in A$  tale che  $(c, d) \preceq (a, 1)$ ; se  $(c, d) \neq (a, 1)$  allora, in particolare,  $1 \leq c \leq 1 - d$ , che è assurdo dato che  $d \geq 1$ ; dunque  $(c, d) = (a, 1)$ . In conclusione l'insieme degli elementi minimali di  $(A, \preceq)$  è  $\{(a, 1) \mid a \in \mathbb{N}^*\}$ ; e siccome ci sono almeno due elementi minimali distinti, non c'è un minimo.

3. Cominciamo con il trovare - se ce ne sono - i maggioranti di  $\{(2, 3), (3, 2)\}$ . Sia quindi  $(a, b) \in A$  con  $(2, 3) \preceq (a, b)$  e  $(3, 2) \preceq (a, b)$ . Poiché  $(2, 3) \not\preceq (3, 2)$  e  $(3, 2) \not\preceq (2, 3)$ ,  $(a, b) \notin \{(2, 3), (3, 2)\}$ , e dunque

$$\begin{cases} 2 \leq a \\ 2 \leq b - 3 \end{cases} \quad \text{e} \quad \begin{cases} 3 \leq a \\ 3 \leq b - 2 \end{cases}$$

Quindi, l'insieme dei maggioranti di  $\{(2, 3), (3, 2)\}$  è

$$\mathcal{M} = \{(a, b) \in A \mid a \geq 3, b \geq 5\}.$$

Ragionando come nel punto precedente, si verifica facilmente che  $(3, 5)$  è un elemento minimale di  $\mathcal{M}$ , ma che non è il minimo dato che, ad esempio,  $(3, 5) \not\preceq (4, 5)$ . Quindi  $\mathcal{M}$  non ha minimo e dunque non esiste l'estremo superiore di  $\{(2, 3), (3, 2)\}$ .

---

**Esercizio 4.** Siano  $a, b, c \in \mathbb{Z}$ . Si provi che

$$(b, c) = 1 \Rightarrow (a, bc) = (a, b)(a, c).$$

SOLUZIONE. Poniamo  $d_1 = (a, b)$ ,  $d_2 = (a, c)$  e  $d = (a, bc)$ . Poiché  $b$  e  $c$  sono coprimi, anche  $d_1$  e  $d_2$  lo sono, cioè  $(d_1, d_2) = 1$ . Quindi il m.c.m. di  $d_1$  e  $d_2$  è il loro prodotto, e dunque  $d_1 d_2 | a$ ; siccome, chiaramente,  $d_1 d_2 | bc$  si deduce che  $d_1 d_2 | d$ .

Ora,  $(d, b) = d_1$  [infatti  $d_1$  è divisore comune di  $b$  e  $d$ , dunque  $d_1 | (b, d)$ , mentre  $(b, d) | d_1$  dato che  $(b, d) | b$  per definizione e  $(b, d)$  divide  $a$  dato che divide  $d$ , che è a sua volta un divisore di  $a$ ]. Similmente  $(d, c) = d_2$ . Poiché  $d | bc$  si conclude che  $d | d_1 d_2$ , il che completa la dimostrazione che  $d = d_1 d_2$ .

**Esercizio 5.** Si trovino le soluzioni intere della congruenza:

$$(x^{123} + x^{321})^2 \equiv 555x \pmod{35}.$$

SOLUZIONE. Poiché  $35 = 5 \cdot 7$ , per il Teorema Cinese dei resti, un numero  $x \in \mathbb{Z}$  soddisfa la congruenza data se e solo se soddisfa il sistema

$$\begin{cases} (x^{123} + x^{321})^2 \equiv 555x \pmod{5} \\ (x^{123} + x^{321})^2 \equiv 555x \pmod{7} \end{cases} \quad (1)$$

Consideriamo la prima congruenza. Essa è chiaramente soddisfatta se  $5 | x$  (ovvero se  $x \equiv 0 \pmod{5}$ ); se  $5 \nmid x$ , applicando il piccolo Teorema di Fermat si ha

$$x^{123} = (x^4)^{30} x^3 \equiv x^3 \pmod{5} \quad \text{e} \quad x^{321} = (x^4)^{80} x^1 \equiv x \pmod{5}$$

la prima congruenza equivale quindi a  $(x^3 + x)^2 \equiv 555x \equiv 0 \pmod{5}$  (per  $5 \nmid x$ ), ovvero (applicando ancora Fermat):

$$x^6 + 2x^4 + x^2 \equiv 2x^2 + 2 \equiv 2(x^2 + 1) \equiv 0 \pmod{5}$$

e cioè:

$$x^2 \equiv -1 \pmod{5} \quad (2)$$

le cui soluzioni si ricavano direttamente, e sono  $x \equiv 2, 3 \pmod{5}$ . Concludendo, le soluzioni della prima congruenza del sistema (1) sono tutti gli  $x \in \mathbb{Z}$  tali che

$$x \equiv 0, 2, 3 \pmod{5} \quad (3)$$

Per la seconda congruenza, vediamo che ogni  $x \in \mathbb{Z}$  tale che  $7 | x$  è una soluzione; se  $7 \nmid x$ , applicando Fermat

$$x^{123} = (x^6)^{20} x^3 \equiv x^3 \pmod{7} \quad \text{e} \quad x^{321} = (x^6)^{53} x^3 \equiv x^3 \pmod{7}$$

quindi (applicando ancora Fermat),

$$(x^{123} + x^{321})^2 \equiv (x^3 + x^3)^2 \equiv 4x^6 \equiv 4 \pmod{7};$$

dunque, tenendo conto che  $555 \equiv 2 \pmod{7}$ , la seconda congruenza (per  $7 \nmid x$ ) equivale a

$$4 \equiv 2x \pmod{7} \quad (4)$$

le cui soluzioni sono  $x \equiv 2 \pmod{7}$ . Pertanto, le soluzioni della seconda congruenza del sistema (1) sono tutti gli  $x \in \mathbb{Z}$  tali che

$$x \equiv 0, 2 \pmod{7} \quad (5)$$

Per determinare le soluzioni del sistema si risolvono, col Teorema Cinese dei resti, separatamente i vari casi (sono sei) dati dalla (3) e dalla (5): Il primo caso

$$\begin{cases} x \equiv 0 \pmod{5} \\ x \equiv 0 \pmod{7} \end{cases}$$

ha come soluzioni  $x \equiv 0 \pmod{35}$ . Per gli altri casi

$$\begin{cases} x \equiv 0 \pmod{5} \\ x \equiv 2 \pmod{7} \end{cases} \Leftrightarrow x \equiv 30 \pmod{35}$$

$$\begin{cases} x \equiv 2 \pmod{5} \\ x \equiv 0 \pmod{7} \end{cases} \Leftrightarrow x \equiv 7 \pmod{35}$$

$$\begin{cases} x \equiv 2 \pmod{5} \\ x \equiv 2 \pmod{7} \end{cases} \Leftrightarrow x \equiv 2 \pmod{35}$$

$$\begin{cases} x \equiv 3 \pmod{5} \\ x \equiv 0 \pmod{7} \end{cases} \Leftrightarrow x \equiv 28 \pmod{35}$$

$$\begin{cases} x \equiv 3 \pmod{5} \\ x \equiv 2 \pmod{7} \end{cases} \Leftrightarrow x \equiv 23 \pmod{35}$$

In conclusione, le soluzioni della congruenza sono tutti gli  $x \in \mathbb{Z}$  tali che

$$x \equiv 0, 2, 7, 18, 23, 28, 30 \pmod{35}.$$