

# Esercizi per il corso “Ultrafiltri e Metodi Non-Standard”

Gioacchino Antonelli

March 7, 2015

**Esercizio:** *Determinare una 2-colorazione di  $\mathbb{N}$  di modo che non esistano progressioni aritmetiche infinite monocromatiche.*

*Dimostrazione:* Con un procedimento diagonale è possibile numerare gli elementi di  $\mathbb{N}^2$ , ovvero le coppie ordinate di numeri naturali. In effetti, dato  $i \in \mathbb{N}$ , esiste certamente un  $a \in \mathbb{N}$  tale che

$$\frac{a(a+1)}{2} = \sum_{j=1}^a j < i \leq \sum_{j=1}^{a+1} j = \frac{(a+2)(a+1)}{2}$$

La funzione  $s : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}^2$  tale che

$$s(i) := \left( i - \frac{a(a+1)}{2}, \frac{(a+2)(a+1)}{2} - i \right)$$

è chiaramente una bigezione per come è stata costruita. Si intenderà da ora in poi, con la scrittura  $s(\cdot)_1$  e  $s(\cdot)_2$ , rispettivamente la prima e la seconda componente della coppia  $s(\cdot)$ . Definisco ricorsivamente, per  $n \in \mathbb{N}$ , (ponendo  $k_1 = 1$ )

$$x_1 = s(1)_1 + s(1)_2$$

$$y_1 = s(1)_1 + 2s(1)_2$$

$$k_{n+1} = \min\{k \in \mathbb{N} \mid s(n+1)_1 + ks(n+1)_2 > y_n\}$$

$$x_{n+1} = s(n+1)_1 + k_{n+1}s(n+1)_2$$

$$y_{n+1} = s(n+1)_1 + (k_{n+1} + 1)s(n+1)_2$$

Chiaramente  $y_n > x_n$  per ogni  $n \in \mathbb{N}$  e per costruzione  $x_{n+1} > y_n$ . Sia  $C := \{x_n \mid n \in \mathbb{N}\}$  e si consideri la 2-colorazione  $\mathbb{N} = C \sqcup (\mathbb{N} \setminus C)$ .

Considero una qualunque progressione aritmetica infinita  $a + hb$ , con  $a$  e  $b$  fissati e  $h = 0, 1, \dots$ . Essendo  $s$  una funzione surgettiva esiste un certo  $j$  tale che  $s(j) = (a, b)$ . Il numero  $a + k_j b$ , che fa parte della progressione, è in  $C$ , essendo  $x_j$ . D'altra parte  $a + (k_j + 1)b$  non è in  $C$  eppure appartiene alla progressione aritmetica: il risultato è che qualsiasi progressione aritmetica infinita si scelga, essa non può essere monocromatica.

**Esercizio:** *Sia  $(A, \leq)$  un insieme infinito parzialmente ordinato. Mostrare che o esiste una catena infinita (i.e. un sottoinsieme infinito di  $A$  totalmente*

ordinato) o esiste una anticatena infinita (i.e. un sottoinsieme infinito di  $A$  con elementi a due a due non confrontabili).

*Dimostrazione:* Essendo l'insieme  $A$  infinito, esiste una funzione iniettiva  $f : \mathbb{N} \rightarrow A$ .  $A_{\mathbb{N}} := f(\mathbb{N})$ , dunque, è un sottoinsieme numerabile di  $A$  e pertanto  $A_{\mathbb{N}} = \{a_1, a_2, \dots\}$ .

Sia

$$C_1 := \{(i, j) \in \mathbb{N}^2 \mid a_i \text{ e } a_j \text{ sono confrontabili}\}$$

e sia

$$C_2 := \{(i, j) \in \mathbb{N}^2 \mid a_i \text{ e } a_j \text{ non sono confrontabili}\}$$

Chiaramente  $[\mathbb{N}]^2 = C_1 \sqcup C_2$  e dunque per la versione di Ramsey Infinita esiste  $H$  infinito tale che  $[H]^2 \subseteq C_i$  per  $i = 1$  o  $i = 2$ . Se  $i = 1$ , allora tutte le coppie di elementi di  $A$  i cui indici sono in  $H$  sono confrontabili, e dunque formano una catena. Altrimenti, formano un'anticatena e in entrambi i casi la cardinalità della catena o anticatena è infinita, essendo  $H$  infinito.

Essendo  $\mathcal{U}$  e  $\mathcal{V}$  due ultrafiltri su  $I$  e  $J$  rispettivamente, resta definito in tal modo l'ultrafiltro prodotto su  $I \times J$ :

$$I \times J \supseteq A \in \mathcal{U} \otimes \mathcal{V} \Leftrightarrow \{i \in I \mid \{j \in J \mid (i, j) \in A\} \in \mathcal{V}\} \in \mathcal{U}$$

E' immediato verificare che questa è una buona definizione, ovvero  $\mathcal{U} \otimes \mathcal{V}$  è proprio un ultrafiltro. Dove necessario si indicherà  $A_i = \{j \in J \mid (i, j) \in A\}$ . In generale, spesso sottintenderò l'appartenenza degli indici al loro insieme, essendo chiaro che gli indici indicati con  $i$  apparterranno a un insieme  $I$  e gli indici indicati con  $j$  apparterranno a un insieme  $J$  (insiemi su cui sono definiti gli ultrafiltri).

**Esercizio:** Valgono le seguenti proprietà sul prodotto di ultrafiltri:

- $\mathcal{U} \otimes \mathcal{V}$  è ultrafiltro principale se e solo se sia  $\mathcal{U}$  che  $\mathcal{V}$  lo sono.
- Se  $\mathcal{U}, \mathcal{V}$  e  $\mathcal{W}$  sono ultrafiltri su  $I, J, K$  rispettivamente, vale  $(\mathcal{U} \otimes \mathcal{V}) \otimes \mathcal{W} = \mathcal{U} \otimes (\mathcal{V} \otimes \mathcal{W})$ .
- Se  $\mathcal{U} \neq \mathcal{V}$  allora  $\mathcal{U} \otimes \mathcal{V} \neq \mathcal{V} \otimes \mathcal{U}$ .

*Dimostrazione:*

- ( $\Rightarrow$ ) Se  $\mathcal{U} \otimes \mathcal{V}$  è principale, esistono  $a \in I$  e  $b \in J$  tali che  $A = \{(a, b)\} \in \mathcal{U} \otimes \mathcal{V}$ . Voglio mostrare che  $\{b\} \in \mathcal{V}$  e  $\{a\} \in \mathcal{U}$ . Suppongo per assurdo che  $\{b\} \notin \mathcal{V}$ . Dalla definizione ho che  $A \in \mathcal{U} \otimes \mathcal{V} \Leftrightarrow \{i \mid A_i \in \mathcal{V}\} \in \mathcal{U}$ . D'altra parte  $A_i = \emptyset \quad \forall i \in I$  poiché  $\{b\} \notin \mathcal{V}$  e dunque, essendo anche  $\emptyset \notin \mathcal{V}$  (infatti le possibili sezioni  $A_i$  possono essere solo  $\{b\}$  o  $\emptyset$ ), avrei  $\emptyset \in \mathcal{U}$ , che è assurdo. Ora, si ha che  $\{i \mid A_i \in \mathcal{V}\} = \{a\}$  e dunque dalla definizione ho che  $\{a\} \in \mathcal{U}$  come volevo mostrare. Dalla chiusura per insiemi superiori ottengo che sia  $\mathcal{U}$  che  $\mathcal{V}$  sono ultrafiltri principali.

( $\Leftarrow$ ) Se sia  $\mathcal{U}$  che  $\mathcal{V}$  sono principali, esistono  $a$  e  $b$  tali che  $\{a\} \in \mathcal{U}$  e  $\{b\} \in \mathcal{V}$ . Voglio mostrare che  $A = \{(a, b)\} \in \mathcal{U} \otimes \mathcal{V}$ . D'altra parte  $A_i = \{b\}$  se  $i = a$  ed è vuoto altrimenti. Dunque  $\{i | A_i \in \mathcal{V}\} = \{a\} \in \mathcal{U}$  e ciò mostra, proprio per definizione, che  $A \in \mathcal{U} \otimes \mathcal{V}$  e dunque quest'ultimo, vista la chiusura per insiemi superiori, è un filtro principale.

- Per comodità di notazione si sottintenderà che  $i, j$  e  $k$  appartengono a  $I, J$  e  $K$ .  $A \in (\mathcal{U} \otimes \mathcal{V}) \otimes \mathcal{W} \Leftrightarrow B = \{(i, j) | A_{(i, j)} \in \mathcal{W}\} \in \mathcal{U} \otimes \mathcal{V} \Leftrightarrow \{i | B_i \in \mathcal{V}\} \in \mathcal{U} \Leftrightarrow \{i | \{j | A_{(i, j)} \in \mathcal{W}\} \in \mathcal{V}\} \in \mathcal{U}$ .

Inoltre  $A \in \mathcal{U} \otimes (\mathcal{V} \otimes \mathcal{W}) \Leftrightarrow \{i | A_i \in \mathcal{V} \otimes \mathcal{W}\} \in \mathcal{U} \Leftrightarrow \{i | \{j | (A_i)_j \in \mathcal{W}\} \in \mathcal{V}\} \in \mathcal{U}$ .

A meno dell'identificazione  $A_{(i, j)} = (A_i)_j$  che discende direttamente dal fatto che è possibile identificare le terne  $((i, j), k)$  e  $(i, (j, k))$ , l'associatività è evidente perché le definizioni sono assolutamente equivalenti fra loro.

- Se  $\mathcal{U} \neq \mathcal{V}$  esiste  $A \in \mathcal{U}$  con  $A \notin \mathcal{V}$ . Mostro che  $I \times A \notin \mathcal{U} \otimes \mathcal{V}$ . Infatti  $\{i \in I | \{j \in I | (i, j) \in I \times A\} \in \mathcal{V}\} = \emptyset$  poiché  $\forall i \in I, \{j \in I | (i, j) \in I \times A\} = A \notin \mathcal{V}$ . Siccome  $\emptyset \notin \mathcal{U}$ , direttamente dalla definizione,  $I \times A \notin \mathcal{U} \otimes \mathcal{V}$ . D'altra parte  $I \times A \in \mathcal{V} \otimes \mathcal{U}$  poiché  $\forall i, \{j \in I | (i, j) \in I \times A\} = A \in \mathcal{U}$  e dunque  $\{i \in I | \{j \in I | (i, j) \in I \times A\} \in \mathcal{U}\} = I \in \mathcal{V}$  e dunque dalla definizione stessa  $I \times A \in \mathcal{V} \otimes \mathcal{U}$ . Dunque  $I \times A$  è in  $\mathcal{V} \otimes \mathcal{U}$  ma non in  $\mathcal{U} \otimes \mathcal{V}$  che quindi non possono essere uguali.