

La logica per strutture metriche ed il numero di gruppi sofici e iperlineari universali

Martino Lupini

York University
Toronto, Canada

27 Giugno, 2012

Table of Contents

- 1 Logica per strutture metriche
- 2 Gruppi sofici e iperlineari
- 3 Gruppi sofici e iperlineari universali

Table of Contents

- 1 Logica per strutture metriche
- 2 Gruppi sofici e iperlineari
- 3 Gruppi sofici e iperlineari universali

Logica per strutture metriche

La **logica per strutture metriche** è una modificazione o, meglio, una **generalizzazione** della usuale logica del primo ordine.

Essa è volta allo studio di strutture naturalmente dotate di una **metrica** (limitata e completa).

Esempi di tali strutture sono:

- spazi di probabilità;
- gruppi metrici;
- sfere unitarie di spazi di Banach o C^* -algebre.

Linguaggi e strutture

Un **linguaggio (metrico)** \mathcal{L} è il dato di

- un insieme di **simboli di funzione**;
- l'**arietà** $n_f \in \mathbb{N}$ di ogni simbolo di funzione f ;
- un **modulo di continuità** $\omega_f : \mathbb{R}_+ \rightarrow \mathbb{R}_+$ per ogni simbolo di funzione f .

Una **\mathcal{L} -struttura (metrica)** \mathcal{S} è data da

- uno **spazio metrico** S con metrica completa a valori in $[0, 1]$, detto **supporto** di \mathcal{S} ;
- per ogni simbolo di funzione f , una funzione

$$f^{\mathcal{S}} : S^{n_f} \rightarrow S$$

uniformemente continua con modulo ω_f in ogni variabile, detta **interpretazione** di f in \mathcal{S} .

Alcuni esempi

Example

Se \mathcal{L}_\emptyset è il **linguaggio vuoto**, una \mathcal{L}_\emptyset -struttura è uno spazio metrico con metrica completa a valori in $[0, 1]$.

Nel seguito, supporrò che tutti gli spazi metrici siano dotati di una **metrica completa a valori in $[0, 1]$** .

Example

Se \mathcal{L}_0 è il linguaggio con un simbolo binario \cdot avente la funzione identica come modulo di continuità, una \mathcal{L}_0 -struttura è uno spazio metrico dotato di una operazione binaria 1-Lipschitz in ogni variabile.

Gruppi metrici bi-invarianti

Se G è un **gruppo** dotato di una **metrica bi-invariante**,
traslazioni destre e sinistre sono isometriche e, in particolare, 1-Lipschitz.

Si consideri dunque il linguaggio \mathcal{L}_G avente come simboli:

- un simbolo di funzione binaria “.”;
- un simbolo di funzione unaria “()⁻¹”;
- un simbolo di funzione zeraria “1”

aventi l'identità come modulo di continuità.

Un gruppo metrico bi-invariante G è una \mathcal{L}_G -struttura.

Strutture discrete come strutture metriche

Una struttura “**discreta**” della usuale logica del primo ordine può essere considerata come una struttura metrica, dotata della **metrica banale** definita da

$$d(x, y) = \begin{cases} 1 & \text{se } x \neq y; \\ 0 & \text{altrimenti.} \end{cases}$$

Per esempio, un gruppo discreto può (e sarà, nel seguito) considerato come un gruppo bi-invariante con metrica banale.

La logica per strutture metriche può essere così vista come una **generalizzazione della usuale logica del primo ordine**.

Termini

Se \mathcal{L} è un linguaggio, gli **\mathcal{L} -termini** sono definiti, come in logica discreta, per ricorsione usando

- **simboli variabile** $x, y, z \dots$;
- i **simboli di funzione** di \mathcal{L} .

L'**interpretazione** di un \mathcal{L} -termine in una struttura è definita come usuale per ricorsione sulla complessità.

Per esempio,

$$(x \cdot (y \cdot (x^{-1} \cdot (y^{-1}))))$$

o, brevemente,

$$xyx^{-1}y^{-1}$$

è un \mathcal{L}_{Gr} -termine, la cui interpretazione in un gruppo bi-invariante è **la funzione che associa ad una coppia di elementi il loro commutatore**.

Un simbolo per la metrica

In logica per strutture metriche **non esiste il simbolo extralogico “=”**.

Esso è sostituito dal simbolo d , che rappresenta la **metrica**.

L'interpretazione di d in una struttura \mathcal{S} è la metrica $d^{\mathcal{S}}$ del supporto di \mathcal{S}

Formule atomiche

Le \mathcal{L} -formule atomiche sono della forma

$$d(t_1, t_2)$$

dove t_1, t_2 sono due \mathcal{L} -termini.

L'**interpretazione** di una \mathcal{L} -formula in una \mathcal{L} -struttura \mathcal{S} è definita in modo ovvio, interpretando d come la metrica $d^{\mathcal{S}}$ del supporto di \mathcal{S} .

Per esempio

$$\varphi(x, y) \equiv d(xy x^{-1} y^{-1}, 1)$$

è una \mathcal{L}_{Gr} -formula atomica.

L'interpretazione φ^G di φ in G è **la funzione che associa ad una coppia di elementi la distanza del loro commutatore dall'identità**.

Un insieme continuo di valori di verità

Si pensi a $[0, 1]$ come **l'insieme dei possibili valori di verità**, dove

- 0 è “vero”
- 1 è “falso”.

La formula $\varphi(x, y)$ esprime il concetto “ x e y **commutano**”.

Infatti, $\varphi^G(g, h) = 0$ se e solo se g e h **commutano**.

$\varphi^G(g, h)$ è tanto più vicino a 1 quanto g e h son lontani da commutare.

Se G è un **gruppo discreto**, φ^G coincide con l'interpretazione della formula discreta “ $xyx^{-1}y^{-1} = 1$ ”.

Più in generale ogni formula discreta ammetta una “**traduzione**” in formula per strutture metriche.

Formule

Le \mathcal{L} -formule sono definite per ricorsione

- partendo dalle **formule atomiche**;
- usando come **connettivi** le funzioni continue $f : [0, 1]^n \rightarrow [0, 1]$;
- usando come **quantificatori** gli operatori \sup_x e \inf_x .

Per esempio,

$$\psi \equiv \sup_x \sup_y d(xy x^{-1} y^{-1}, 1)$$

è una \mathcal{L}_{G_r} -formula.

ψ è la “traduzione” in logica per strutture metriche della formula

$$\forall x \forall y, xyx^{-1}y^{-1} = 1$$

Essa esprime il concetto “ G è abeliano”.

Tabella: Logica per strutture metriche e logica discreta

	LD	LSM
Connettivi	$\wedge, \vee, \rightarrow, \neg$	$f : [0, 1]^n \rightarrow [0, 1]$
Quantificatori	$\forall x, \exists x$	\inf_x, \sup_x
Simbolo extralogico	$=$	d
Valori di verità	$\{0, 1\}$	$[0, 1]$

Ultraprodotti

Gli **ultraprodotti** sono definiti come in logica discreta, ma identificando due successioni quando la **distanza** dei loro elementi **tende a zero**.

Precisamente, si supponga che

- \mathcal{L} sia un **linguaggio**;
- $(S_n)_{n \in \mathbb{N}}$ sia una **successione di \mathcal{L} -strutture**;
- \mathcal{U} sia un **ultrafiltro** su \mathbb{N} .

Si definisca la pseudometrica completa su $\prod_{n \in \mathbb{N}} S_n$

$$d^{\mathcal{U}} \left(((a_n)_{n \in \mathbb{N}}, (b_n)_{n \in \mathbb{N}}) \right) = \mathcal{U} - \lim_{n \in \mathbb{N}} d^{S_n}(a_n, b_n)$$

e si denoti lo spazio metrico quoziente associato con $S_{\mathcal{U}}$.

L'ultraprodotto $S_{\mathcal{U}}$ di $(S_n)_{n \in \mathbb{N}}$ rispetto a \mathcal{U} è la \mathcal{L} -struttura che ha

- $S_{\mathcal{U}}$ come **supporto**;
- $f^{S_{\mathcal{U}}} \left([(a_n)_{n \in \mathbb{N}}] \right) = \left[(f^{S_n}(a_n))_{n \in \mathbb{N}} \right]$ come **interpretazione** di f .

Il teorema di Łoś

Come nella usuale logica discreta, gli ultraprodotti soddisfano il

Theorem (Łoś)

Se $\varphi(x_1, \dots, x_k)$ è una \mathcal{L} -formula, allora

$$\varphi^{\mathcal{S}u} \left(\left[(a_n^1)_{n \in \mathbb{N}} \right], \dots, \left[(a_n^k)_{n \in \mathbb{N}} \right] \right) = \mathcal{U} - \lim_{n \in \mathbb{N}} \varphi^{S_n} (a_n^1, \dots, a_n^k).$$

In particolare, se φ non ha variabili libere,

$$\varphi^{\mathcal{S}u} = \mathcal{U} - \lim_{n \in \mathbb{N}} \varphi^{S_n}.$$

Come nel caso discreto, la dimostrazione è per ricorsione sulla complessità della formula.

Table of Contents

- 1 Logica per strutture metriche
- 2 Gruppi sofici e iperlineari
- 3 Gruppi sofici e iperlineari universali

Due classi di gruppi discreti

Gruppi sofici e **iperlineari** sono due classi di gruppi (numerabili) discreti intensamente studiati in **teoria geometrica dei gruppi**.

Numerosi **problemi aperti** e congetture in teoria dei gruppi sono stati **risolti** nel caso dei gruppi sofici o iperlineari.

Molti problemi sono tuttora irrisolti, tra cui: **esiste un gruppo che non sia sofico (o iperlineare)?**

Sebbene gruppi sofici e iperlineari siano **gruppi discreti**, essi sono **definiti in termini di gruppi metrici**.

Risulta dunque naturale applicare la **logica per strutture metriche** al loro studio.

Due famiglie di gruppi metrici

Si denoti

- con \mathfrak{S}_n il gruppo delle permutazioni su n , dotato della **metrica di Hamming**

$$d(\sigma, \tau) = \frac{1}{n} |\{i \in n \mid \sigma(i) \neq \tau(i)\}|;$$

- con U_n il gruppo delle matrici unitarie $n \times n$, dotato della **metrica di Hilbert-Schmidt**

$$d(A, B) = \frac{1}{2\sqrt{n}} \left(\sum_{i,j} |A_{ij} - B_{ij}|^2 \right)^{\frac{1}{2}}$$

- con G un gruppo numerabile discreto, dotato della **metrica banale**

$$d(g, h) = 1 \quad \text{se } g \neq h$$

I gruppi sofici

Si interpretino \mathfrak{S}_n , U_n e G come strutture nel linguaggio \mathcal{L}_{Gr} .

Definition

G si dice **sofico** se, per ogni $\varepsilon > 0$ e $F \subset G$ finite, esiste, per qualche $n \in \mathbb{N}$, una funzione

$$f : G \rightarrow \mathfrak{S}_n$$

che **preserva su F tutti i simboli di funzione e la metrica a meno di ε** .

In formule, ciò vuol dire che, $\forall g, h \in F$,

- $d^{\mathfrak{S}_n}(f(gh), f(g)f(h)) < \varepsilon$
- $d^{\mathfrak{S}_n}(f(g^{-1}), f(g)^{-1}) < \varepsilon$
- $d^{\mathfrak{S}_n}(f(1^G), 1^{\mathfrak{S}_n}) < \varepsilon$
- $|d^{\mathfrak{S}_n}(f(g), f(h)) - d^G(g, h)| < \varepsilon$

Breve storia dei gruppi sofici

I gruppi sofici furono introdotti da **Gromov** nel **1999**.

Da allora essi sono oggetto di intenso studio in teoria dei gruppi.

Numerose **congetture** sono state dimostrate nel caso dei gruppi sofici.

Alcuni esempi:

Conjecture (Gottschalk)

Se X è un insieme finito discreto e $f : X^G \rightarrow X^G$ è una funzione continua iniettiva che commuta con la naturale azione di G , allora f è suriettiva.

Conjecture (Kaplanski)

Se K è un campo, l'agebra gruppo $K(G)$ è direttamente finita, cioè $ab = 1$ implica $ba = 1$.

Una classe molto ampia

La classe dei gruppi include in particolare

- i **gruppi abeliani**:
- più in generale, i **gruppi amenabili** (gruppi dotati di una misura finitamente additiva definita su tutti i sottoinsiemi);
- ed anche i gruppi **inizialmente subamenabili** (ogni cui sottoinsieme finito è isomorfo ad un sottoinsieme di un gruppo amenable).

Per esempio, i **gruppi liberi** sono sofici (ma non amenabili).

Non è noto se i gruppi iperbolici siano sofici.

Open problem

Esiste un gruppo non sofico?

Si congetta che esista un “monster group” (iperbolico) non sofico.

Gruppi iperlineari

La definizione di **gruppo iperlineare** è analoga alla definizione di gruppo sofico, dove i gruppi simmetrici con la metrica di Hamming sono rimpiazzati dai **gruppi unitari con la metrica di Hilbert-Schmidt**.

I gruppi iperlineari furono introdotti da **Radulescu** nel **2000**, in relazione al cosiddetto “Connes embedding problem”.

La classe dei gruppi iperlineari **contiene la classe dei gruppi sofici**.

Infatti, la funzione

$$\begin{aligned} S_n &\rightarrow U_n \\ \sigma &\mapsto A_\sigma \end{aligned}$$

che associa ad una permutazione la corrispondente **matrice di permutazione**, è un omomorfismo compatibile con la metrica :

$$d(A_\sigma, A_\tau)^2 = \frac{1}{2} d(\sigma, \tau)$$

Table of Contents

- 1 Logica per strutture metriche
- 2 Gruppi sofici e iperlineari
- 3 Gruppi sofici e iperlineari universali

Ultraprodotti di gruppi di permutazioni

Se \mathcal{U} è un **ultrafiltro** nonprincipale su \mathbb{N} , l'associato **ultraprodotto** $\mathfrak{S}_{\mathcal{U}}$ della successione $(\mathfrak{S}_n)_{n \in \mathbb{N}}$ è un gruppo metrico bi-invariante con

- $\prod_n \mathfrak{S}_n / \sim_{\mathcal{U}}$ come **supporto**, dove

$$(\sigma_n) \sim_{\mathcal{U}} (\tau_n) \quad \text{sse} \quad \mathcal{U} - \lim_{n \in \mathbb{N}} d(\sigma_n, \tau_n)$$

- **moltiplicazione**

$$[(\sigma_n)] \cdot [(\tau_n)] = [(\sigma_n \tau_n)]$$

- **metrica “ultralimite”**

$$d^{\mathfrak{S}_{\mathcal{U}}} ([(\sigma_n)], [(\tau_n)]) = \mathcal{U} - \lim_n d^{\mathfrak{S}_n} (\sigma_n, \tau_n).$$

Gruppi sofici universali

Si ricordi la

Definition

G si dice **sofico** se, per ogni $\varepsilon > 0$ e $F \subset G$ finite, esiste, per qualche $n \in \mathbb{N}$, una funzione

$$f : G \rightarrow \mathfrak{S}_n$$

che **preserva su F tutti i simboli di funzione e la metrica a meno di ε** .

E' facile vedere le seguenti condizioni sono equivalenti (per G numerabile):

- G è **sofico**;
- G è **isometricamente isomorfo** ad un sottogruppo di \mathfrak{S}_U per ogni U ;
- G è **isometricamente isomorfo** ad un sottogr. di \mathfrak{S}_U per qualche U .

In virtù di ciò, i gruppi \mathfrak{S}_U sono detti **gruppi sofici universali**.

Gruppi iperlineari universali

Analogamente, per i gruppi iperlineari:

Definition

G si dice **iperlineare** se, per ogni $\varepsilon > 0$ e $F \subset G$ finite, esiste, per qualche $n \in \mathbb{N}$, una funzione

$$f : G \rightarrow U_n$$

che **preserva su F tutti i simboli di funzione e la metrica a meno di ε** .

E' facile vedere le seguenti condizioni sono equivalenti (per G numerabile):

- G è **iperlineare**;
- G è **isometricamente isomorfo** ad un sottogruppo di $U_{\mathcal{U}}$ per ogni \mathcal{U} ;
- G è **isometricamente isomorfo** ad un sottogr. di $U_{\mathcal{U}}$ per qualche \mathcal{U} .

In virtù di ciò, i gruppi $U_{\mathcal{U}}$ sono detti **gruppi iperlineari universali**.

Il problema dell'isomorfismo

Question

Sono i gruppi sofici (rispett. iperlineari) tutti isomorfi, algebricamente o come gruppi metrici?

Tali gruppi erano considerati come **quozienti di ultraprodotti discreti**.

Ciò rendeva difficile applicare tecniche di **teoria dei modelli** al loro studio.

Fu dimostrato con un complesso **argomento algebrico-combinatorio** il:

Theorem (Thomas, 2010)

*$(\neg CH)$ implica che ci sono 2^c gruppi sofici universali a due a due non **algebricamente** isomorfi.*

Nell'articolo, Thomas chiede se lo stesso vale per i gruppi iperlineari.

La dimostrazione di Thomas non sembra adattabile **caso iperlineare**.

La proprietà dell'ordine

Il punto di vista della logica per strutture metriche permette di applicare tecniche di teoria dei modelli, quali la **proprietà dell'ordine**.

Si assuma nel seguito che

- \mathcal{L} è un **linguaggio**;
- $(\mathcal{S}_n)_{n \in \mathbb{N}}$ è una **successione di \mathcal{L} -strutture**;
- $\varphi(x_1, \dots, x_k, y_1, \dots, y_k)$ è una **formula** in $2k$ variabili libere.

Se $n \in \mathbb{N}$, si definisca la relazione k -aria \prec_φ su \mathcal{S}_n

$$(a_1, \dots, a_k) \prec_\varphi (b_1, \dots, b_k)$$

sse

$$\varphi^{\mathcal{S}_n}(a_1, \dots, a_k, b_1, \dots, b_k) = 0$$

e

$$\varphi^{\mathcal{S}_n}(b_1, \dots, b_k, a_1, \dots, a_k) = 1$$

La proprietà dell'ordine

Diciamo che la successione $(\mathcal{S}_n)_{n \in \mathbb{N}}$ ha la **proprietà dell'ordine** testimoniata da φ se le strutture \mathcal{S}_n contengono \prec_{φ} -catene **arbitrariamente lunghe**.

Più precisamente, per ogni $l \in \mathbb{N}$ c'è una struttura \mathcal{S}_n che contiene una \prec_{φ} -catena di lunghezza l .

L'importanza della proprietà dell'ordine è dovuta al

Theorem (Farah-Shelah, 2009)

Si assuma che $(\mathcal{S}_n)_{n \in \mathbb{N}}$ ha la proprietà dell'ordine: $(\neg CH)$ implica l'esistenza di 2^c ultraprodotti $\mathcal{S}_{\mathcal{U}}$ a due a due non isomorfi.

Le successioni $(\mathfrak{S}_n)_{n \in \mathbb{N}}$ e $(U_n)_{n \in \mathbb{N}}$ hanno la proprietà dell'ordine.

Si supponga $l \in \mathbb{N}$.

Si consideri l'immersione

$$\begin{aligned} \overbrace{\mathfrak{S}_3 \times \cdots \times \mathfrak{S}_3}^{l \text{ times}} &\rightarrow \mathfrak{S}_{3^l} \\ (\rho_1, \dots, \rho_l) &\mapsto \rho_1 \otimes \cdots \otimes \rho_l \end{aligned}$$

data dall'azione di $\overbrace{\mathfrak{S}_3 \times \cdots \times \mathfrak{S}_3}^{l \text{ times}}$ su $\{1, 2, 3\}^l$ fattore per fattore.
 Si definisca, per $i, j \in \{1, 2, \dots, l\}$,

$$\sigma_i = \overbrace{(12) \otimes \cdots \otimes (12)}^{i \text{ times}} \otimes \overbrace{e^{\mathfrak{S}_3} \otimes \cdots \otimes e^{\mathfrak{S}_3}}^{l-i \text{ times}}$$

e

$$\tau_j = \overbrace{e^{\mathfrak{S}_3} \otimes \cdots \otimes e^{\mathfrak{S}_3}}^{j-1 \text{ times}} \otimes (23) \otimes \overbrace{e^{\mathfrak{S}_3} \otimes \cdots \otimes e^{\mathfrak{S}_3}}^{l-j \text{ times}}$$

Si osservi che

- se $i < j$, $[\sigma_i, \tau_j] = e^{\mathfrak{S}_3^i}$;
- se $i \geq j$ allora

$$[\sigma_i, \tau_j] = \overbrace{e^{\mathfrak{S}_3} \otimes \dots \otimes e^{\mathfrak{S}_3}}^{j-1 \text{ times}} \otimes (123) \otimes \overbrace{e^{\mathfrak{S}_3} \otimes \dots \otimes e^{\mathfrak{S}_3}}^{l-j \text{ times}}$$

è il prodotto di 3^{l-1} 3-cicli disgiunti.

Ciò dimostra che

$$(\sigma_i, \tau_i)_{i=1}^l$$

è una \prec_φ -catena di lunghezza l , dove φ è la formula

$$d(xy x^{-1} y^{-1}, 1)$$

Dunque, φ testimonia la proprietà dell'ordine della successione $(\mathfrak{S}_n)_{n \in \mathbb{N}}$.

Anche la successione $(U_n)_{n \in \mathbb{N}}$ ha la proprietà dell'ordine.

La proprietà dell'ordine per la successione $(U_n)_{n \in \mathbb{N}}$ si può dedurre dalla proprietà dell'ordine di $(\mathfrak{S}_n)_{n \in \mathbb{N}}$ usando l'immersione

$$\begin{aligned}\mathfrak{S}_n &\rightarrow U_n \\ \sigma &\mapsto A_\sigma\end{aligned}$$

attraverso matrici di permutazione.

In virtù della relazione

$$d(A_\sigma, A_\tau) = \sqrt{\frac{d(\sigma, \tau)}{2}}.$$

questa immersione quasi preserva il valore di formule senza quantificatori.

Non è finita qui...

Questo dimostra che, assumendo $(\neg CH)$, ci sono 2^c gruppi sofici (rispett. iperlineari) universali a 2 a 2 non isomorfi **come gruppi metrici**.

Più precisamente, tra ogni coppia di essi non c'è alcuna **isometria che preservi le operazioni**.

Questo non implica necessariamente che tra essi non vi sia alcuna **bigezione che preservi le operazioni**.

Per ottenere questo risultato più forte, bisogna analizzare la **dimostrazione del Teorema di Farah e Shelah**.

Si supponga che

- \mathcal{L} è un **linguaggio**;
- $(\mathcal{S}_n)_{n \in \mathbb{N}}$ è una **successione di \mathcal{L} -strutture** con la proprietà dell'ordine testimoniata da $\varphi(x_1, \dots, x_k, y_1, \dots, y_k)$.

Catene skeleton-like

Una \prec_φ -catena \mathcal{C} in una \mathcal{L} -struttura \mathcal{S} è detta **(\aleph_1, φ) -skeleton-like** se per ogni $\bar{a} = (a_1, \dots, a_k) \in S^k$ c'è $\mathcal{C}_{\bar{a}} \subset \mathcal{C}$ numerabile tale che, per ogni $\bar{b}, \bar{c} \in \mathcal{C}$, se

$$\{x \in \mathcal{C}_{\bar{a}} \mid \bar{b} \prec_\varphi x \prec_\varphi \bar{c}\} = \emptyset,$$

allora

$$\varphi^{\mathcal{S}}(\bar{a}, \bar{b}) = \varphi^{\mathcal{S}}(\bar{a}, \bar{c}) \quad \text{and} \quad \varphi^{\mathcal{S}}(\bar{b}, \bar{a}) = \varphi^{\mathcal{S}}(\bar{c}, \bar{a}).$$

Lemma (1)

Se I è un ordine lineare di cardinalità \mathfrak{c} , c'è un ultrafiltro \mathcal{U} su \mathbb{N} tale che $\mathcal{S}_{\mathcal{U}}$ contiene una \prec_φ -catena (\aleph_1, φ) -skeleton-like di tipo d'ordine I .

Il lemma è ottenuto dimostrando che la collezione dei sottoinsiemi di \mathbb{N} che \mathcal{U} deve contenere per soddisfare la tesi ha la p.i.f.

Strutture non-isomorfe

Lemma (2)

Si supponga che $\lambda \geq \aleph_2$ sia un cardinale. Se \mathbf{K} è una classe di \mathcal{L} -strutture di densità caratteristica λ tale che, per ogni ordine lineare I di cardinalità λ , c'è una struttura \mathcal{S} in \mathbf{K} che contiene una \prec_φ -catena (\aleph_1, φ) -skeleton like, allora \mathbf{K} contiene 2^λ strutture a 2 a 2 non isomorfe.

Nella dimostrazione, si associano **invarianti** a **ordini lineari** I di cardinalità λ e ad \mathcal{L} -**strutture** di densità caratteristica λ , in modo che

- il numero di invarianti associati ad ordini lineari è 2^λ ;
- ad ogni struttura sono associati al più λ invarianti;
- se una struttura \mathcal{S} contiene una \prec_φ -catena (\aleph_1, φ) -skeleton-like \mathcal{C} , allora l'insieme degli invarianti associati ad \mathcal{S} contiene l'insieme degli invarianti associati a \mathcal{C} .

La conclusione segue per il principio dei cassetti (infinito).

2^c gruppi sofici universali

Sia φ è la formula che testimonia la **proprietà dell'ordine** della successione $(\mathfrak{S}_n)_{n \in \mathbb{N}}$ con la **metrica di Hamming**.

Si applichi il **Lemma 1** alla successione $(\mathfrak{S}_n)_{n \in \mathbb{N}}$.

Si ottiene così, per ogni ordine lineare I di cardinalità \mathfrak{c} , un **ultraprodotto** \mathfrak{S}_U dotato della **metrica ultralimite** che contiene **una catena** (\aleph_1, φ) -**skeleton-like** \mathcal{C} di tipo d'ordine I .

Si osservi ora che \mathcal{C} rimane una catena (\aleph_1, φ) -**skeleton-like** qualora **si rimpiazzino la metrica ultralimite con la metrica banale**.

Se $\mathfrak{c} \geq \aleph_2$, applicando il **Lemma 2** alla classe di ultraprodotti \mathfrak{S}_U dotati della **metrica banale**, si deduce l'esistenza di 2^c gruppi sofici universali a 2 a 2 non algebricamente isomorfi.

2^c gruppi iperlineari universali

Raginando analogamente nel caso di $(U_n)_{n \in \mathbb{N}}$, si ottengono, se $\mathfrak{c} \geq \aleph_2$,
2^c gruppi iperlineari universali a 2 a 2 non algebricamente isomorfi.

Più in generale, si ottiene il

Lemma

Sia \mathcal{L} un linguaggio e φ una \mathcal{L} -formula della forma

$$q(d(t, s))$$

dove q è una **funzione continua** tale che $q(x) = 0$ sse $x = 0$.

Se $(S_n)_{n \in \mathbb{N}}$ è una successione di \mathcal{L} -strutture con la **proprietà dell'ordine testimoniata da φ** , allora assumendo $(\neg CH)$ esistono 2^c ultraprodotti $S_{\mathcal{U}}$ tra i quali non esiste alcuna **bigezione che preservi i simboli di funzione**.