

ULI KATILIKI MINIMALI

TEOREMA

Esse: 1) \mathcal{U} è minimale

2) $\forall A \in \mathcal{U} \hat{A} = \{m: A-m \in \mathcal{U}\}$ è primitivo

3) $\forall \mathcal{U} \exists W: \mathcal{U} = W \oplus \mathcal{U} \oplus \mathcal{U}$

DIMOSTRAZIONE

1 \Rightarrow 2 Prendo $L \ni \mathcal{U}$ ideale \times minimale. Allora $\forall V \in L$
 $\mathcal{U} \in \beta N \oplus \mathcal{U} = L$, da cui $\mathcal{U} = W \oplus V$ per un opportuno W .

$A \in \mathcal{U} = W \oplus V \Leftrightarrow \{m: A-m \in V\} \in \mathcal{U}$.

In particolare, $\exists \bar{m}: A-\bar{m} \in V \Rightarrow V \in \mathcal{O}_{A-\bar{m}}$.

Abbiamo dimostrato che $L \subseteq \bigcup_{m \in N} \mathcal{O}_{A-m}$. Dato che L è chiuso,

quindi qst, $\exists m_1, \dots, m_r: L \subseteq \mathcal{O}_{A-m_1} \cup \dots \cup \mathcal{O}_{A-m_r}$

CLAIM: $(\hat{A}-m_1) \cup \dots \cup (\hat{A}-m_r) = N$ (quindi A è primitivo)

Prendo $m \in N, \sqcup_{m_i} \mathcal{U} \in L \Rightarrow \exists i: A-m_i \in \sqcup_{m_i} \mathcal{U} \oplus \mathcal{U} \Rightarrow A-m_i - m \in \mathcal{U} \Rightarrow m_i + m \in \hat{A} \Rightarrow m \in \hat{A} - m_i$

2 \Rightarrow 3 Per om. no V t.c. $\forall W \mathcal{U} \neq W \oplus V \oplus \mathcal{U}$, cioè $\mathcal{U} \notin \beta N \oplus \mathcal{U}$.

Ma $\beta N \oplus (V \oplus \mathcal{U}) = \beta m(\varphi_{\beta N \oplus (V \oplus \mathcal{U})}) \beta N$ che è qst, quindi chiuso.

Allora $\exists A \in \mathcal{U}; \mathcal{O}_A \cap (\beta N \oplus V \oplus \mathcal{U}) = \emptyset$, cioè $A \notin W \oplus V \oplus \mathcal{U}$ per nessun W .

Però $A \in \mathcal{U} \Rightarrow \hat{A}$ primitivo $\Rightarrow (\hat{A}-m_1) \cup \dots \cup (\hat{A}-m_r) = N$.

Prendo $\hat{A}-m_i \in V \Rightarrow \hat{A} \in \sqcup_{m_i} \mathcal{U} \oplus V \Rightarrow \{m: A-m \in \mathcal{U}\} \in \sqcup_{m_i} \mathcal{U} \oplus V \Rightarrow A \in \sqcup_{m_i} \mathcal{U} \oplus V \oplus \mathcal{U}$

3 \Rightarrow 1 Prendo V minimale, L ideale min. \times con appropriate.

Allora $\exists W: \mathcal{U} = W \oplus V \oplus \mathcal{U}, W \oplus V \in L \Rightarrow (W \oplus V) \oplus \mathcal{U}$ è minimale.

COR: $A \in M$, M minimale $\Rightarrow A$ indutiva a tratti

DIMOSTRAZIONE

Per hp $\exists m_1, \dots, m_k: (A - m_1) \cup \dots \cup (A - m_k) \in N$

TESI: $C = (A - m_1) \cup \dots \cup (A - m_k)$ è spora.

OSS: C spora $\Leftrightarrow \{C - m: m \in N\}$ ha la PIF: $\exists x \in (C - m) \cap (C - k)$
ne $x, x+1, \dots, x+k \in C$.

Se teni segue perché $\{C - m: m \in N\}$ ha la PIF perché ogni $C - m \in M$. Infatti, per ogni $m, m \in A - m_i \Rightarrow m + m_i \in A \Rightarrow A - m - m_i \in M: C - m \supseteq (A - m_i) - m \in M$.

TEOREMA

Se A è indutiva a tratti, $\exists M$ minimale con $A \in M$.

COR: $\overline{K(\beta N)} = \{M: \forall A \in M, A \text{ è indutiva a tratti}\}$.

ATTENZIONE: $K(\beta N)$ non è chiuso

DIMOSTRAZIONE TEOREMA

$C = (A - m_1) \cup \dots \cup (A - m_k)$ è spora per approssimazione m_i .

Allora $\{C - m: m \in N\}$ ha la PIF $\Rightarrow \exists U \supseteq \{C - m: m \in N\}$

$\beta N \oplus U \in \mathcal{D}_C$, cioè $C \in U \oplus V \forall U, V$. Infatti $\{m_i: C - m_i \in \mathcal{D}_\beta = N_C$

Quindi $U \in \beta N \oplus V$ minimale $C \in W \Rightarrow \exists x: A - m_i \in W$

$\Rightarrow A \in \bigcup_{m_i} W \Rightarrow \bigcup_{m_i} W$ minimale.

Abbiamo visto $\bar{d}(A) > 0 \Rightarrow A - A$ ristretta

(ex) $\exists A, B$ t.c. $\bar{d}(A), \bar{d}(B) > 0$, ma $A - B$ non è ristretta

TEOREMA (JIN, 2000)

$\bar{d}(A), \bar{d}(B) > 0 \Rightarrow A+B, A-B$ ristretta e ristretta.

IDEA: si può dire cap. su *N dicendo che un aperto U ha la propr. che $\forall \xi \in U, (\xi - m, \xi + m) \subseteq U \forall m$. Chiamiamo questa N -topologie. Si dimostra che A non è ristretta e ristretta se *A è "numero denso", cioè \forall aperto \exists altro aperto disgi. da *A contenuto nel suo. In altre parole, A è ristretta e ristretta se è "numerabile denso".

LEMMA: $B = C_1 \cup \dots \cup C_n$ ristretta e ristretta $\Rightarrow \exists i: C_i$ è ristretta e ristretta

DIMOSTRAZIONE

Basta $z=2$: supponi $A = B \cup N$. Per ipotesi \exists intervallo I in cui *A ha solo bracci finiti

Se in I N ha bracci limitati, teni I

Altrimenti, $\exists J$ int. infinito senza mai (in N) $\Rightarrow B \cap J = A \cap J \Rightarrow B$ ha bracci finiti in J .

Per dimostrarlo, ha visto A ristretto (per gli sistemi, ogni intervallo è $[s, \varrho]$).

DEF: la densità di Banach $BD(A)$ è $BD(A) = \lim_{n \rightarrow \infty} \max_{x \in I} |A \cap [x, x+m]|$

oss: $BD(A) \geq \bar{d}(A)$

(ex) Esistono ristretti A con $\bar{d}(A) < BD(A)$

(ex) A non è BD(A) = 1.

(ex) trovare A t.c. $d(A) = 0 \wedge BD(A) = 1$

PROP: \exists sempre $BD(A)$.

DIMOSTRAZIONE

LEMMA (Tolosa): se $\{a_n\}$ è succ. non-negativa e infinitesimale

$(a_{m+n} \leq a_m + a_n)$, allora $\exists \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{a_n}{n} = \inf_{m \in \mathbb{N}} \frac{a_m}{m}$
Se chiamo $a_m' = \max_{x \in \mathbb{Z}} |A \cap [x, x+m)|$ è chiaro che $a_{m+m}' \leq a_m' + a_m'$.

DIMOSTRAZIONE LEMMA

Se $l = \inf_{m \in \mathbb{N}} \frac{a_m}{m}$ voglio provare che $\forall \gamma$ infinitesimo $l \approx \frac{a_\gamma}{\gamma}$.

Fixato $k \in \mathbb{N}$, $\gamma = \mu k + \nu$, $0 \leq \nu < k$. Allora $\frac{a_\gamma}{\gamma} = \frac{a_{\mu k + \nu}}{\mu k + \nu} \leq$

$$\frac{a_{\mu k} + a_\nu}{\mu k + \nu} \leq \frac{\mu a_k + a_\nu}{\mu k + \nu} \leq \frac{\mu a_k}{\mu k} + \frac{k}{\mu k + \nu} = \frac{a_k}{k} + \frac{1}{\mu} \approx \frac{a_k}{k}$$

Allora $\inf_{\nu} \left(\frac{a_\nu}{\nu} \right) \leq \frac{a_\gamma}{\gamma} \leq \frac{a_k}{k} \forall k \Rightarrow \inf_{\nu} \left(\frac{a_\nu}{\nu} \right) \leq \inf_{k} \frac{a_k}{k}$. L'altra disug. è banale.

(ex) $BD(A) > \alpha \Leftrightarrow \forall \gamma$ inf. $\exists |I| = \gamma$ con $\frac{|A \cap I|}{\gamma} \approx \alpha$

$$\Leftrightarrow \exists I \text{ inf. con } \frac{|A \cap I|}{\gamma} = \alpha$$

(ex) A è k -indiviso a tratto (cioè k tratti di A coprono

$$\text{un tratto}) \Rightarrow BD(A) \geq \frac{1}{k}$$

(ex) $\forall 0 \leq \pi < 1 \exists A$ non ind. a tratto con $BD(A) > \pi$.

(ex) $BD(A) = \alpha > 0 \Rightarrow (A-A) \cap (X-X) \neq \emptyset$ per ogni $|X| \geq \lceil \frac{1}{\alpha} \rceil$

(ex) $BD(A) > 0 \Leftrightarrow \lim_{k \rightarrow \infty} BD(A + [-k, k]) = 1$

(ex) $BD(A) + BD(B) > 1 \Rightarrow A+B, A-B$ perm.

EDERKULZI

11/10/2024

DEF: A è Δ -net se $\exists X \subseteq \mathbb{N}$, X inf. t.c. $X - X \subseteq A$

DEF: A è Δ_q -net se $\forall m \in \mathbb{N} \exists X \subseteq \mathbb{N}$, $|X| = m$ t.c. $X - X \subseteq A$.

ex trovare Δ_q -net che non è Δ -net

SOLUZIONE

Scego $\{0, m, 2m, \dots, (m-1)m\}$ succ. e conv. $A_1 = \{0, 1\}$, $A_2 = \{0, 2, 4\}$, $A_3 = \{0, 3, 6, 9\}$.

Consideriamo $A = \bigcup_{m \in \mathbb{N}} FD(A_m)$ con $FD(X) = \bigcup_{m \in \mathbb{N}} X_m$, $X_{m+1} = X_m \cup (X_m - X_m)$.

Scego $Q_m = 10^m$: $\bigcup_{m \in \mathbb{N}} FD(A_m)$ è Δ_q -net perché $FD(A_m)$ è chiuso per diff. finite e ha card. almeno m .

Supponiamo che $\exists X$ infinito con $X - X \subseteq FD(A_m)$, $X \subseteq F$.

ERRORE SUOI!

Ovvero che X è infinito, $\exists x_i, x_j$, t.c. $x_i \in A_i, x_j \in A_j$. Allora

$x_j - x_i \notin A$, perché se $i > j$, $FD(A_i) \cap FD(A_j) = \emptyset$ perché $\min FD(A_i) = \text{MCD}(A_i) > \max A_j$.

Inoltre, per $x_i \in A_i, x_j \in A_j, x_i < \text{MCD}(A_j)$, quindi $x_j - x_i \notin A_j$, ed è $> \max A_{j-1}$.

Per lo dim. $\forall X$, se X è infinito, in $X - X$ esistono infiniti elementi a distanza $x_2 - x_1$ (cioè $(x_i - x_2, x_i - x_1)$). Dov'è che la dist. tra due el. di A cresca, A non ha questa proprietà.

DENSITA DI BANACH

(ex) A piena $\Leftrightarrow BD(A) = 1$ (vedi nota appunti).

DEF $\sigma(A) := \inf_m \frac{|A \cap [1, m]|}{m}$ dens. di

OSS: $\sigma(A) = 1 \Leftrightarrow A = \mathbb{N}$

(ex) A k -ind. a tratti $\Rightarrow BD(A) \geq \frac{1}{k}$ (vedi nota appunti).

OSS: se $BD(A) = \lim_{m \rightarrow \infty} \frac{\max_{x \in \mathbb{Z}} |A \cap [x, x+m]|}{m} > \frac{1}{k}$ uguale al prec. in

dimostrare che A k -ind. $\Rightarrow BD(A) \geq \frac{1}{k}$.

(ex) $\exists A, B: \bar{d}(A), \bar{d}(B) > 0, A \setminus B$ non ind.

SOLUZIONE

$$A = \bigcup_i [3 \cdot 4^i, 4 \cdot 4^i]$$

$$B = \bigcup_i [4 \cdot 4^i, 5 \cdot 4^i]$$

Allora $\bar{d}(A) \geq \frac{1}{4}, \bar{d}(B) \geq \frac{1}{5}$

Inoltre, $(5 \cdot 4^i, 3 \cdot 4^{i+1}) \in (A \setminus B)^c$, quindi $(A \setminus B)^c$ è pieno \Rightarrow TBS.

Inoltre, se $x \in (5 \cdot 4^i, 3 \cdot 4^{i+1})$, $x \in A \setminus B$.

OSS: A, B pieni

Densità di Banach

Michele Borassi

7 dicembre 2012

Esercizio 1. *Un insieme A è spesso se e solo se $\text{BD}(A) = 1$.*

Soluzione. Supponiamo che A sia spesso: in tal caso, per ogni n esiste x_0 tale che $[x_0, x_0 + n] \subseteq A$, quindi

$$\forall n \max_{x \in \mathbb{Z}} |A \cap [x, x + n]| = n.$$

In particolare, $\lim_{n \rightarrow \infty} \max_{x \in \mathbb{Z}} \frac{|A \cap [x, x + n]|}{n} = \lim_{n \rightarrow \infty} 1 = 1$.

Viceversa, supponiamo che $\text{BD}(A) = 1$. In tal caso, sia $\varepsilon > 0$ e siano x, n tali che $\frac{|A \cap [x, x + n]|}{n} > 1 - \varepsilon$. In particolare, $|A \cap [x, x + n]| > n - \varepsilon n$, cioè $|(x, x + n) - A| < \varepsilon n$, da cui segue che $A \cap [x, x + n]$ contiene un intervallo lungo almeno $\lfloor \frac{n}{\varepsilon} \rfloor = \lfloor \frac{1}{\varepsilon} \rfloor$. Questo dimostra che A contiene intervalli arbitrariamente lunghi. **OPPURE ALESSIO DICE** *lim_{n→∞} = inf, da cui segue lo ten direttamente!* \square

Esercizio 2. *Esiste un insieme A tale che $\bar{d}(A) = 0$ ma $\text{BD}(A) = 1$.*

Dimostrazione. Cerchiamo un insieme A spesso di densità superiore 0. Scegliamo $A := \bigcup_{k \in \mathbb{N}} (2^k - k, 2^k]$, e proviamo che verifica le ipotesi. Sicuramente è spesso perché per ogni k l'intervallo $(2^k - k, 2^k]$ è lungo k .

Inoltre, ha densità superiore nulla perché, dati n e $k(n)$ tale che $n \in (2^k, 2^{k+1}]$, $|A \cap [1, n]| \leq \sum_{i=1}^{k+1} i = \frac{(k+1)(k+2)}{2}$ e $n > 2^k$, quindi

$$\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{|A \cap [1, n]|}{n} \leq \lim_{k \rightarrow \infty} \frac{(k+1)(k+2)}{2^{k+1}} = 0.$$

\square

Corollario 1. *Esistono insiemi A con $\bar{d}(A) < \text{BD}(A)$.*

Esercizio 3. *Le seguenti sono equivalenti:*

- $\text{BD}(A) \geq \alpha$;
- $\forall \nu$ infinito $\exists I : |I| = \nu \wedge \frac{|^*A \cap I|}{\nu} \gtrsim \alpha$;
- $\exists I$ infinito con $\frac{|^*A \cap I|}{|I|} \gtrsim \alpha$.

Soluzione. (1 \Rightarrow 2) Definiamo una funzione x_n in modo che, dato un numero $n \in \mathbb{N}$, $|A \cap [x_n, x_n + n]| \geq \sup_{y \in \mathbb{N}} |A \cap [y, y + n]| - \frac{1}{n}$.

Sia ν infinito, $\nu = \{\varphi\}$. Definisco $I_n = [x_{\varphi(n)}, x_{\varphi(n)} + \varphi(n)]$, $I = \{I_n\}$: chiaramente $|I| = \nu$.

Inoltre, dato che ν è infinito, $|^*A \cap I| = ||A \cap I_n||$ e $|A \cap I_n| \geq \sup_{y \in \mathbb{N}} |A \cap [y, y + \varphi(n)]| - \frac{1}{\varphi(n)}$ da cui $|^*A \cap I| \gtrsim [\sup_{y \in \mathbb{N}} |A \cap [y, y + \varphi(n)]|]$.

Dato che $\sup_{y \in \mathbb{N}} \frac{|A \cap [y, y + \varphi(n)]|}{n}$ tende a $\beta \geq \alpha$, $||^*A \cap I|| \gtrsim [\sup_{y \in \mathbb{N}} \frac{|A \cap [y, y + \varphi(n)]|}{n}] \approx \beta \geq \alpha$.
(2 \Rightarrow 3) Immediato.

(3 \Rightarrow 1) Supponiamo $I = [\mu, \nu]$ e sia $\mu = \{\varphi\}$, $\nu = \{\psi\}$. Considero $I_n := [\varphi(n), \psi(n)]$: per ogni ε , $\{n \in \mathbb{N} : |A \cap I_n| > \alpha - \varepsilon\} \in \mathcal{U}$. In particolare, esiste una successione n_k crescente tale che $\lim_{k \rightarrow \infty} \frac{|A \cap I_{n_k}|}{n_k} \geq \alpha$, da cui $\text{BD}(A) \geq \alpha$. \square

Esercizio 4. Se A è k -sindetico a tratti, $\text{BD}(A) \geq \frac{1}{k}$.

Dimostrazione. Dato che A è k -sindetico a tratti, esistono n_1, \dots, n_k tali che $B := (A + n_1) \cup \dots \cup (A + n_k)$ è spesso. Pertanto, *B contiene un intervallo infinito $[\mu, \nu]$. Vogliamo provare che

$$\frac{|A \cap [\mu, \nu]|}{\nu - \mu} \gtrsim \frac{1}{k}.$$

Infatti, $\nu - \mu = |\cup_{i=1}^k (A + n_i) \cap [\mu, \nu]| \leq \sum_{i=1}^k |(A + n_i) \cap [\mu, \nu]| \leq k|A \cap [\mu, \nu]| + N$ per qualche $N \in \mathbb{N}$ (per esempio $N = \sum_{i=1}^k n_i$).

Pertanto, leggendo al contrario la catena di disuguaglianze precedenti,

$$k \frac{|A \cap [\mu, \nu]| + N}{\nu - \mu} \geq 1.$$

cioè $\frac{|A \cap [\mu, \nu]|}{\nu - \mu} \gtrsim \frac{1}{k}$, che è la tesi. \square

Esercizio 5. Per ogni $0 \leq r < 1$, esiste un insieme B che non è sindetico a tratti ma verifica $\text{BD}(B) > r$.

Dimostrazione. Partiamo dall'insieme \mathbb{N} , fissiamo una successione a_n e sia $A_n := \cup_{k=1}^{\infty} (ka_n, ka_n + n]$, $A := \cup_{n \in \mathbb{N}} A_n$. Dimostriamo che per ogni scelta di a_n l'insieme $B := \mathbb{N} - A$ non è sindetico a tratti.

Infatti, supponiamo che $B \cup (B + 1) \cup \dots \cup (B + n - 1)$ sia spesso: in particolare esso conterrà un intervallo più lungo di $a_n + n + 1$. Per ipotesi, questo intervallo contiene un punto della forma $ka_n + n$: questo implica che $ka_n + n \in B + i$ per qualche $i < n$, cioè $ka_n + n - i \in B$, il che è assurdo perché $ka_n + n - i \in (ka_n, ka_n + n] \subseteq A_n \subseteq A$.

Dimostriamo ora che possiamo scegliere la successione a_n in modo che $\underline{d}(B) > r$, il che implica $\text{BD}(B) \geq \underline{d}(B) > r$. Dato che $|B \cap [1, N]| = N - |A \cap [1, N]|$, stimiamo quest'ultimo insieme:

$$|A \cap [1, N]| \leq \sum_{n=1}^{\infty} |A_n \cap [1, N]| \leq \sum_{n=1}^{\infty} n \lfloor \frac{N}{a_n} \rfloor \leq N \sum_{n=1}^{\infty} \frac{n}{a_n}.$$

→ Scelti $a_n := \frac{\varepsilon}{n \cdot 2^n}$, $\sum_{n=1}^{\infty} \frac{\varepsilon}{n \cdot 2^n} \leq \varepsilon$, quindi:

$$|B \cap [1, N]| = N - |A \cap [1, N]| \geq N - N\varepsilon$$

Questo implica che per ogni N , $\frac{|B \cap [1, N]|}{N} \geq 1 - \varepsilon$, da cui la tesi scegliendo ε abbastanza piccolo. \square

Esercizio 6. Un insieme A ha densità di Banach positiva se e solo se $\lim_{k \rightarrow \infty} \text{BD}(A + [-k, k]) = 1$.

Soluzione. (\Leftarrow): dimostriamo che $\text{BD}(A \cup B) \leq \text{BD}(A) + \text{BD}(B)$, da cui se $\text{BD}(A) = 0$, anche $\text{BD}(A + [-k, k]) = \text{BD}(\cup_{i=-k}^k A + i) = 0$.

$$\text{BD}(A \cup B) = \lim_{n \rightarrow \infty} \max_{x \in \mathbb{Z}} \frac{|A \cup B \cap [x, x+n]|}{n} \leq \lim_{n \rightarrow \infty} \max_{x \in \mathbb{Z}} \frac{|A \cap [x, x+n]|}{n} + \frac{|B \cap [x, x+n]|}{n} \leq$$

$$\leq \lim_{n \rightarrow \infty} \max_{x \in \mathbb{Z}} \frac{|A \cap [x, x+n]|}{n} + \max_{y \in \mathbb{Z}} \frac{|B \cap [y, y+n]|}{n} = \text{BD}(A) + \text{BD}(B).$$

(\Rightarrow): supponiamo che $\text{BD}(A) = \delta > 0$. Sia N tale che $\frac{|A \cap [x, x+n]|}{n} < \delta + \varepsilon$ per ogni x e per ogni $n > N$.

Proviamo che la densità di Banach di $A + (-N, N) > ?$. Sia $M = kN$ e x tale che $|A \cap [x, x+M]| \geq \delta M - \varepsilon$. Ciò significa che ??? \square

Esercizio 7. Se $\text{BD}(A) + \text{BD}(B) > 1$, allora $A + B$ e $A - B$ sono spessi.

Dimostrazione. Basta provare che $A - B$ è spesso, dato che $\text{BD}(B) = \text{BD}(-B)$.
 Siano $I = [i - N, i + N]$, $J = [j - N, j + N]$ intervalli di lunghezza N tali che $|A \cap I| + |B \cap J| > (2N + 1)(1 + \varepsilon)$ per qualche ε positivo non dipendente da N .
 Definiti $A' := A - i$ e $B' := B - j$, sappiamo che $|A' \cap [-N, N]| + |B' \cap [-N, N]| > (2N + 1)(1 + \varepsilon)$. Dimostriamo che $A' - B'$ contiene $(-2N\varepsilon, 2N\varepsilon)$, da cui segue che anche $A - B$ contiene un intervallo di lunghezza $4N\varepsilon$ (questo implica che $A - B$ è spesso).

Usiamo il principio del pigeonhole: $|A' \cap [-N, N]| + |(B' + k) \cap [-N, N]| \geq (2N + 1)(1 + \varepsilon) - |k|$: se $|k| < \varepsilon(2N + 1)$, $|A' \cap [-N, N]| + |(B' + k) \cap [-N, N]| > 2N + 1$, cioè esistono $a \in A', b \in B'$ tali che $a = b + k$, cioè $a - b = k$ e $k \in A' - B'$. Questo conclude la dimostrazione. \square

DEF: X è finitamente immergibile in Y ($X \triangleleft Y$) se $\forall F \in X$ finito $\exists Z$ t.c. $Z + F \subseteq Y$ (ovviamente $X, Y \subseteq \mathbb{N}$).

In altre parole, tutte le "configurazioni finite di X " si trovano anche in Y a meno di traslazioni.

OSS: gli insiemi \triangleleft non sono gli stessi.

1) se $X \triangleleft Y$, X è AP-rich, allora Y è AP-rich

2) se X è induttivo e tratto, $X \triangleleft Y$, allora Y è ind. a tratto

3) X ind., $X \triangleleft Y \not\Rightarrow Y$ induttivo.

4) $BD(X) \leq BD(Y)$ se $X \triangleleft Y$.

PROP: $X \triangleleft Y \Leftrightarrow \exists \xi \in \mathbb{Z}^* : \xi + X \subseteq Y$

(ex Dimostrata).

TEOREMA DI JIN (2000)

$BD(A), BD(B) > 0 \Rightarrow A+B$ ind. a tratto.

TEOREMA (PIÙ FORTE)

$A, B \in \mathbb{Z}, BD(A), BD(B) > 0 \Rightarrow \exists F: |F| \leq \frac{1}{\alpha\beta} : (A-B) + F$ è pseudo.

DIMOSTRAZIONE

Abbiamo già visto che $E-E$ è induttivo $\forall E: BD(E) > 0$.

LEMMA 1: no $N \in \mathbb{N}^* \cap \mathbb{N}$ infinito, $E \subseteq [1, N]$ induttivo t.c. $\frac{|E|}{N} \approx \delta > 0$.

Allora $|F| \leq \frac{1}{\delta}$ t.c. $Z \subseteq (E-E) + F, F \subseteq \mathbb{Z}$.

COR: $A \subseteq \mathbb{Z}, BD(A) > 0$. Allora $\exists |F| \leq \frac{1}{\delta}$ t.c. $Z = (A-A) + F$

DIMOSTRAZIONE

Prendo un intervallo infinito tale che $\frac{|*A \cap [\Omega + 1, \Omega + N]|}{N} \approx \delta$.

$E := (*A - \Omega) \cap [1, N]$. Per il lemma, $Z \subseteq E - E + F \subseteq [(*A - \Omega) - (A - \Omega)] + F =$

$$= (*A - *A) + F = (*A - A) + F.$$

Ma $\mathbb{Z} \subseteq *B \Leftrightarrow B = \mathbb{Z}$ (alt. $\exists n \in \mathbb{Z} - B \Rightarrow n \in \mathbb{Z} - *B$).

DIMOSTRAZIONE LEMMA 1

Definire induttivamente gli elementi di $F: x_1, \dots, x_m$.

1) $x_1 \in \mathbb{Z}$ a cond. se $\mathbb{Z} \subseteq (E-E) + x_1$, allora $F = \{x_1\}$.

2) Altrimenti, $\exists x_2 \in \mathbb{Z}$ t.c. $x_2 \notin (E-E) + x_1 \Leftrightarrow \forall e, e' \in E, x_2 \neq e - e' + x_1$
 $\Leftrightarrow \forall e, e' \in E, e' + x_2 \neq e + x_1 \Leftrightarrow (E + x_2) \cap (E + x_1) = \emptyset$.

3) se $\mathbb{Z} \subseteq (E-E) + x_1 \cup (E-E) + x_2$, $F = \{x_1, \dots, x_k\}$ e ok. Altrimenti,
prendo $x_{k+1} \in \mathbb{Z} - \bigcup_i (E-E) + x_i$, se $x_{k+1} \notin \bigcup_i (E-E) + x_i$, allora
 $\forall i, (E + x_{k+1}) \cap (E + x_i) = \emptyset \forall i$.

Allora in un numero di passi al più $\frac{1}{\delta}$, dove $\delta = \inf_{m \in \mathbb{N}} \delta_m$, dove $\delta_m = \inf_{x \in \mathbb{Z}} |x|$, dove $\delta_m > \frac{1}{m+1}$.

avrei famiglia $\{E + x_i\}_{i=1}^{m+1}$ sem. disj. con $m+1 > \frac{1}{\delta}$.
 $|\bigcup_i (E + x_i)| = \sum_{i=1}^{m+1} |E + x_i| \geq \sum_{i=1}^{m+1} |E| - x_i \Rightarrow x_{m+1} \geq \frac{1}{N} \sum_{i=1}^{m+1} |E| \geq \frac{(m+1)|E|}{N} \geq \frac{1}{\delta}$

IDEA DIMOSTR. TEO: esiste un tratto α di $*A$ che interseca $*B$

in modo che area densità relativa $\geq \alpha \beta$ in

un intervallo infinito ($\alpha = BD(A), \beta = BD(B)$).

CONTINUA...

(ex) \mathcal{F} famiglia di ins. finiti chiusi per tratto. ($\forall F \in \mathcal{F} \forall x, F+x \in \mathcal{F}$).

DEF \mathcal{F} è debolm. regolare per part. se $\forall N = C_1 \cup \dots \cup C_k, \exists i, \exists F \in \mathcal{F}, F \subseteq C_i$.

Dimante. che \mathcal{F} è deb. regolare per partizione in $\forall A$ ind. a
tratti $\exists F \in \mathcal{F}$ t.c. $F \subseteq A$.

(ex) $\mathcal{D} = \{M \in \beta \mathbb{N} : \forall A \in \mathcal{M}, BD(A) > 0\}$. Prova che $\mathcal{D} \neq \emptyset, \mathcal{D}$ è chiuso

ed è stabile \times di $(\beta \mathbb{N}, \emptyset)$ e $(\beta \mathbb{N}, \emptyset)$ è ideale dx.

(ex) $\mathcal{D} = \{M \in \beta \mathbb{N} : \forall A \in \mathcal{M}, BD(A) > 0\}$. Prova che $\mathcal{D} \neq \emptyset, \mathcal{D}$ è chiuso

DEF: una proprietà espressa in forme elementare ridotta ad

$A_1 \dots A_k$ è una proprietà espressa da una ε -formula al primo ordine $\varphi(A_1 \dots A_k)$ con parametri $A_1 \dots A_k$.

Come costruisce le formule? Ho un alfabeto con N variabili, $\wedge, \vee, \neg, (,), \forall, \exists, \in$. Costruisce formule indutt. a partire dalle atomiche. Definisce induttivamente chi sono le variabili libere VL .

In particolare, dico che x è φ formula dove x è libera e y non è legata, $\forall x \in y \varphi, \exists x \in y \varphi$ sono formule, mentre $\forall x \varphi$ no. (non è legata \equiv o comparsa libera o non comparsa).

DEF: le propr. elementari sono quelle scrivibili nella forma

$\varphi(A_1 \dots A_k)$ dove alle variabili libere x , si sostituisce A_i .

es X è una coppia ordinata $\forall x \exists \alpha, b \in R: x = \{\{\alpha\}, \{\alpha, b\}\}$ "

es "A = $\mathcal{P}(B)$ " è propr. elem. di A e di $\mathcal{P}(B)$, ma non è propr. elementare di A, B.

es Se propr. di completezza di R non è propr. elementare di R, ma è propr. elem. di $\mathcal{P}(R)$.

es Se propr. di Archimede è elementare di (R, N) , ma non di R.

PRINCIPIO TRANSFER

Dato formula $\varphi(A_1 \dots A_m)$ vale $\varphi(A_1 \dots A_m) \Leftrightarrow \varphi^*(A_1^* \dots A_m^*)$.

es $\forall A \subseteq N, A \neq \emptyset$ A ha minimo, ma NON VALE $\forall A \subseteq^* N, A \neq \emptyset$

A ha minimo. $\forall A \subseteq N$ vuol dire $\forall A \in \mathcal{P}(N)$, quindi vale che $\forall A \in^* (\mathcal{P}(N)), A \neq \emptyset, A$ ha minimo.

oss: $\forall x \in \mathcal{P}(N), x \subseteq N \Rightarrow \forall x \in^* \mathcal{P}(N), x \subseteq^* N$, cioè $^* \mathcal{P}(N) \subseteq \mathcal{P}^*(N)$

Non vedo il motivo. $*0(N)$ è fatto solo dagli numeri interi.

FINE DIMOSTRAZIONE JIN

14/12

LEMMA 2: $C \subseteq [1, m]$, $D \subseteq [1, m]$ (idea $n \gg m$) $\Rightarrow \exists X$ t.c.

$$|(C-x) \cap D| \geq \frac{|C|}{m} \cdot \frac{|D|}{m} - \frac{|D|}{m} \quad (\text{nelle dim. } n \in N, m \in \mathbb{N})$$

Prenda N, γ arbitrari t.c. $\frac{\gamma}{N} \approx 0$. Se $BD(A) = \alpha$, detto

$$a_m := \max_{x \in \mathbb{Z}} |A \cap [x, x+m)|, \lim_{m \rightarrow \infty} \frac{a_m}{m} = \alpha, \text{ cioè } \forall \mu \text{ arbitrario, } \frac{a_m}{m} \approx \alpha.$$

Abbiamo provato che $BD(A) = \alpha \Leftrightarrow \forall M$ ind. $\exists I \in M$ $\frac{|A \cap I|}{|I|} \approx \alpha$.

Se $BD(A) = \alpha > 0$, $\exists [\Omega+1, \Omega+N]$ t.c.

Indip. per B: $\exists [E+1, E+Y]$ t.c. $\frac{|B \cap [E+1, E+Y]|}{Y} \approx \beta$.

Prenda $C := (*A - \Omega) \cap [1, N] \subseteq [1, N]$, $D = (B - E) \cap [1, Y]$

Applica lemma 2 e transfer: $\exists S: \frac{|(C-S) \cap D|}{Y} > \frac{|C|}{N} \frac{|D|}{Y} - \frac{|D|}{N} \approx$

$$\approx \alpha \cdot \beta \text{ perché } \frac{|D|}{N} \leq \frac{\gamma}{N} \approx 0.$$

Se $Z := (C-S) \cap D \subseteq [1, Y]$, $\frac{|Z|}{Y} \geq \alpha \beta$.

Per lemma 1 $\exists |F| \leq \frac{1}{\alpha \beta}$, $F \subseteq Z$, $Z \subseteq (Z-F) \cup F$

$Z - Z \subseteq (C-S) - D \subseteq (*A - \Omega - S) - (B - E) = *A - B - \mu, \text{ da}$

con $Z \subseteq (*A - B) + F - \mu \Leftrightarrow \mu + Z \subseteq *(A - B + F)$.

Allora $*(A+B-F)$ contiene intervallo $\infty \Rightarrow A-B+F$ è quasi

DIMOSTRAZIONE LEMMA 2

$\chi_C: [1, N] \rightarrow \{0, 1\}$ funz. car. di C . $\forall d \in D$, $\sum_{x=1}^N \chi_C(x+d) = |C \cap [1, N]|$

$= |(C-d) \cap [1, N]| = |C| + e(d)$ con $e(d)$ errore, $e(d) \leq d$

$$\frac{1}{N} \sum_{x=1}^N \frac{1}{Y} \sum_{d \in D} \chi_C(x+d) = \frac{1}{N Y} \sum_{d \in D} \sum_{x=1}^N \chi_C(x+d) = \frac{1}{N Y} \sum_{d \in D} (|C| + e(d)) =$$

$$= \frac{1}{Y} \sum_{d \in D} \frac{|C|}{N} + e \text{ con } |e| = \frac{1}{N Y} \sum_{d \in D} e(d) \leq \frac{1}{N Y} \sum_{d \in D} d \leq \frac{1}{N Y} \sum_{d \in D} Y = \frac{|D|}{N}$$

$$= \frac{|C| |D|}{N Y} + e \geq \frac{|C|}{N} \frac{|D|}{Y} - \frac{|D|}{N}$$

unione propria di $\frac{1}{N} \sum_{x=1}^N \chi_c(x+d) \geq \frac{|I \cap D|}{N} - \frac{|I \setminus D|}{N}$
 Dato che la media \geq RHS, esiste almeno un elemento x

tale che $\frac{1}{N} \sum_{d \in D} \chi_c(x+d) \geq \frac{|I \cap D|}{N} - \frac{|I \setminus D|}{N}$
 che \hat{c} ha ten!!!

ESERCIZI

DEF: $S \subseteq \mathcal{O}(N)$ debolm. reg. per part. se $\forall N = C_1 \cup \dots \cup C_r$

$$\exists i: C_i \in S$$

DEF: $S \subseteq \mathcal{O}(N)$ regolare per part. se $C_1 \cup \dots \cup C_r \in S \Rightarrow \exists i: C_i \in S$

(ex) TFAE: 1) S è debolm. reg. per part.

2) $\mathcal{F}_S = \{A \subseteq N: A^c \notin S\}$ ha la FIP

3) $\exists \mathcal{U} \subseteq S$ ultrafiltro

(ex) TFAE: 1) S è reg. per part. ed è chiuso per rappresentazioni

2) \mathcal{F}_S è filtro

3) S è unione di ultrafiltri, precisamente $S = \bigcup \{ \mathcal{U} : \mathcal{U} \in \mathcal{F}_S \}$

(es) Insieme infinito, $\{A \subseteq N: \overline{\sigma}(A) > 0\}$

OSS: questo dimostra che \exists ultrafiltro di ms, di densità > 0 .

(ex) Se S è reg. per part. e chiuso per rappresentazioni, $\bigcap_{B \in \mathcal{F}_S} B = \bigcap_{A \in \mathcal{F}_S} A^c$ che è chiuso: chi è? Sarà $\{ \mathcal{U} \in \mathcal{F}_S \}$

(ex) Non si sa se è facile, e lui piccolissimo indovinare: I intero.

infinito, $\mathcal{D}_I = \{ \mathcal{U} : \forall A \in \mathcal{U} \frac{|A \cap I|}{|I|} > 0 \} \subseteq \mathcal{O} = \{ \mathcal{U} : \forall A \in \mathcal{U} \text{BDHAM} \}$

È vero che $\mathcal{O} = \bigcup_I \mathcal{D}_I$?

In altre parole, è vero che $\forall I \in \mathcal{O} \exists I$ infinito t.c. $\forall A \in \mathcal{U} \frac{|A \cap I|}{|I|} > 0$?

ex

S sempre delt. reg. per part., $S :=$ le più grande sottofamiglia di S che è P.R., cioè $\overline{S} = \bigcup \{M \text{ ultra: } M \subseteq S\}$

1) Schur \exists "addit. grande". Questo equivale a trovare A non

add. grande t.c. $\forall A = C_1 \cup \dots \cup C_n \quad \exists C_i \in \text{Schur}$

2) APERTO: $S = \{A \subseteq \mathbb{N} : \exists a \neq b, a, b, a+b, ab \in A\}$ è delt. P.R.?

3) $S = \{A \subseteq \mathbb{N} : \exists X \text{ infinito: } X+X \subseteq A\}$ è delt. reg. per part., non è reg. per part. APERTO? $S = \{\text{add. grandi}\}$?

4) APERTO: $X^2 + Y^2 \in \mathbb{Z}^2$ è MP.R.? Cioè, $\forall N = C_1 \cup \dots \cup C_n \quad \exists X, Y \neq \emptyset$ che lo rimpicciono?

→ rivisto nel 2011 da Hindman. Il probl. aperto è con \exists elementi a, b, c .

LEGGIAMO IKA $\beta N \in {}^*N$

DEF. $\alpha \in {}^*N, \mathcal{L}_\alpha = \{A \subseteq N : \alpha \in {}^*A\}$

PROP. \mathcal{L}_α è ultra, è primo $\Leftrightarrow \alpha = m \in N$.

COR. esiste $\Psi: {}^*N \rightarrow \beta N$
 $\alpha \mapsto \mathcal{L}_\alpha$

DEF. la proprietà di "C⁺-enlargement" è verificata se $\forall \mathcal{F} \subseteq \mathcal{P}(N)$

con la PIF, $|\mathcal{F}| \leq c$, allora $\bigcap_{A \in \mathcal{F}} {}^*A \neq \emptyset$

OSS. se $|\mathcal{F}| = \aleph_0$, la propr. vale (già visto).

(ex) d'insiemi degli ultra $\{\mathcal{L}_\alpha : \alpha \in {}^*N = N^M/\mu\}$ è esattamente

$\{\mathcal{U}, \mathcal{V} \leq_{RK} \mathcal{U}\}$

COR. se ${}^*N = N^M/\mu$, Ψ non è suriettiva.

PROP. esistono ultra \mathcal{W} su $|I| = c$ t.c. su ${}^*N = N^I/\nu$ vale

la propr. di C⁺-enlargement.

DIMOSTRAZIONE

$I = \text{Fun}(\mathcal{P}(N))$, che ha card. c . $\forall A \subseteq N$ se $\tilde{A} := \{i \in I : A \in i\}$.

$\{\tilde{A} : A \subseteq N\}$ ha la PIF, perché $i = \{A_1, \dots, A_m\} \in \tilde{A}_1 \cap \dots \cap \tilde{A}_m$.

Prendi \mathcal{W} ultra che estende $\{\tilde{A} : A \subseteq N\}$, ${}^*N = N^I/\nu$.

Se $\mathcal{F} \subseteq \mathcal{P}(N)$ ha la PIF, definisci $\varphi: I \rightarrow N$ individuando

$\mathcal{F} = \{X_A : A \subseteq N\}$ e ponendo $\varphi(i) \in X_{A_1} \cap \dots \cap X_{A_m}$ con $i = \{A_1, \dots, A_m\}$.

Contengo che $[\varphi] \in {}^*X_A$ per ogni A : $\{i \in I : \varphi(i) \in X_A\} \in \mathcal{W}$.

$\{i \in I : A \in i\} = \tilde{A} \in \mathcal{W}$.

Da qui in poi *N soddisfa C⁺-enlargement.

Allora $\Psi: {}^*N \rightarrow \beta N$ è suriettiva.

È invertibile?

(ex) Surin. ${}^*N = N^M/\nu$. Allora Ψ è suri $\Leftrightarrow \mu$ è Hausdorff

(ex) se \mathbb{I} e unitario, allora non è unitario.

DEF: $\alpha \sim_m \beta \Leftrightarrow \bigcup_\alpha = \bigcup_\beta \Leftrightarrow \forall A \subseteq \mathbb{N} \alpha \in {}^*A \Leftrightarrow \beta \in {}^*A$.

OSS: $\alpha \neq \beta, \alpha \sim_m \beta \Rightarrow |\beta - \alpha|$ è infinito. $\forall \alpha \leq \beta, m \mid \beta - \alpha$
 $\forall m \in \mathbb{N}$

DIMOSTRAZIONE

$\beta \equiv i \pmod{m} \Rightarrow \beta \in {}^* \{k : k \equiv i \pmod{m}\} \Rightarrow \alpha \in {}^* \{k : k \equiv i \pmod{m}\}$.

(ex) $f(\bigcup_\alpha) = \bigcup_{*f(\alpha)}$

$$1) \alpha \sim_m \beta \Rightarrow {}^*f(\alpha) \sim_m {}^*f(\beta)$$

$$3) {}^*f(\alpha) \sim_m \alpha \Rightarrow {}^*f(\alpha) = \alpha \quad \text{HINT: } f(\mathcal{U}) = \mathcal{U} \Rightarrow f \equiv \text{id}.$$

(es) $A \in \bigcup_\gamma \oplus \bigcup_\delta \Leftrightarrow \{m : A - m \in \bigcup_\delta\} \in \bigcup_\gamma \Leftrightarrow \{m : \delta \in {}^*(A - m) = {}^*(A - m)\}$
 $\Leftrightarrow \gamma \in {}^* \{m : \delta + m \in {}^*A\} \Leftrightarrow \exists \{m : \delta + m \in {}^*A\} \in \bigcup_\gamma$.

OSS: $A_\delta = ({}^*A - \delta) \cap \mathbb{N}$

(es) $\mathcal{D} = \{M : \forall A \in \mathcal{M} \text{BD}(A) > 0\}$ è ideale libero di $(\mathbb{S}\mathbb{N}, \oplus)$.

Si vede facilmente che è ideale se, per un $B \in \mathcal{U} \oplus \mathcal{M} \Leftrightarrow$

$\exists m : B - m \in \mathcal{U}$, quindi $\exists \bar{m} : B - \bar{m} \in \mathcal{M}$, cioè $\text{BD}(B - \bar{m}) > 0 \Rightarrow$
 $\text{BD}(B) > 0$.

Verremo che è ideale dx: $\mathcal{U} = \bigcup_\alpha, \mathcal{V} = \bigcup_\beta, M \in \mathcal{D}$.

$B \in \mathcal{M} \oplus \mathcal{U} \Leftrightarrow A_\beta = \{m : B + m \in {}^*B\} \in \bigcup_\alpha = \mathcal{U} \Rightarrow \text{BD}(A_\beta) > 0$. Ma

$\beta + A_\beta \subseteq {}^*B$, cioè $A_\beta \preceq B \Rightarrow 0 < \text{BD}(A_\beta) \leq \text{BD}(B)$.

(es) Centro $(\mathbb{S}\mathbb{N}, \oplus) = \mathbb{N}$

PROP: Ma $\{X_m\}_{m \in \mathbb{N}}$ ma. crescente di naturali c.c. $\lim_{m \rightarrow \infty} X_m - X_{m-1} = +\infty$.

Ma $A = \bigcup_{m=1}^{\infty} [X_{2m}, X_{2m+1})$, $A^c = \bigcup_{m=1}^{\infty} [X_{2m-1}, X_{2m})$. Allora $\forall M$
non poss. $\exists \mathcal{U}$ non pu. c.c. $A \in \mathcal{M} \oplus \mathcal{U} \Leftrightarrow A \notin \mathcal{U} \oplus \mathcal{M}$.

$\mathcal{U} = \mathbb{L}_\alpha^*$ e ${}^*A^c$ sono fatti di intervalli ∞

CASO 1: $\alpha + m \in {}^*A$ definitivamente

CASO 2: $\alpha + m \in {}^*A^c$ "

Vediamo il caso 1: $\alpha + m \in [x_{2v}, x_{2v+1}]$ defn. nega $\bigcup = \bigcup_{k \in \mathbb{N}} U_\beta = U_\beta$

$A \in \mathbb{L}_\alpha \oplus \mathbb{L}_\beta \Leftrightarrow \{m: \beta + m \in {}^*A\} \in \mathbb{L}_\alpha \Leftrightarrow \text{FALSE}$ perché

$\emptyset = \{m: \beta + m \in {}^*A\}$.

$A \in \mathbb{L}_\beta \oplus \mathbb{L}_\alpha \Leftrightarrow \{m: \alpha + m \in {}^*A\} \in \mathbb{L}_\beta$, dunque $A \in \mathbb{L}_\beta \oplus \mathbb{L}_\alpha$.

ULTRAFILTRI E SISTEMI DINAMICI

DEF: un sistema dinamico topologico è $(X, \{T_i\}_{i \in \mathbb{N}})$ con X

sp. top. cpt, $T_i: X \rightarrow X$ continue, $\{T_i\}$ chiuso per composizione.

DEF: un s.d. t. è discreto se $\{T_i\}_{i \in \mathbb{N}} = \{T^k\}_{k \in \mathbb{N}}$.

DEF: $x \in X$ si dice pt di ricorrenza se $\forall U$ intorno di $x \exists$

$n > 0$ t.c. $T^n x \in U$ (equiv. $x \in \overline{\text{Orb}(x)}$ con $\text{Orb}(x) = \{T^m x\}$).

DEF: $x \in X$ è uniformemente ricorrente se $\forall U$ intorno di x

$\exists K$ t.c. $\forall m, T^{m+i} x \in U$ per qualche $i \leq K$, cioè se

$\{m: T^m x \in U\}$ è indistinto.

oss: sono equivalenti: 1) $\forall x \in X$ $\text{Orb}(x)$ è denso in X

2) (X, T) min. cioè $\forall Y \subseteq X$ chiuso e T -inv., $Y = X$.

DIMOSTRAZIONE

1 \Rightarrow 2 $Y \subseteq X$ T -inv.: $\forall y \in Y$ $\text{Orb}(y) \subseteq Y \Rightarrow \overline{\text{Orb}(y)} = Y \subseteq \overline{Y} = Y$.

2 \Rightarrow 1 $\overline{\text{Orb}(x)} = Y$ è cpt, $T Y \subseteq Y$ per cont. $T \Rightarrow Y = X$.

TEOREMA

1) (X, T) min. \Rightarrow ogni $x \in X$ è unif. ricorrente

2) Se $x \in X$ è unif. mc., $(\text{Orb}(x), d)$ è minimale

DIMOSTRAZIONE

1) Dato $x \in X$, U int. aperto di x

$$\text{LEMMA: } X_{\infty} = \bigcup_{m=0}^{\infty} T^{-m}U = X$$

Per il lemma, $X = \bigcup_{m=0}^{\infty} T^{-m}U \Rightarrow X = \bigcup_{m=0}^k T^{-m}U \Rightarrow \exists m \exists T^m x \in U$
 $T^m(x) \in T^k U$ e \dots e $T^m x \in U$ o \dots e $T^{mk} x \in U$

DIMOSTRAZIONE LEMMA

$T^k y \in X_{\infty} \Rightarrow \exists y \in X_{\infty}$ (X_{∞} chiuso per T^{-1}).

Se per assurdo $X_{\infty} \neq X$, e $y \notin X_{\infty}$, $\text{Orb}(y) \in X_{\infty}$, cioè X_{∞} è T -invariante e chiuso \Rightarrow assurdo per minimalità.

2) Esercizio.

TEOREMA BIRKHOFF

Ogni sistema (X, T) ha punti uniformemente ricorrenti (Form. per trovare $Y \in X$ chiuso T -inv. minimale).

Ora considero SHIFT $\sigma: \beta\mathbb{N} \rightarrow \beta\mathbb{N}$, che è continuo, $(\beta\mathbb{N}, \sigma)$ sist. din.

PROP; sono equivalenti: 1) I ideale se chiuso di $(\beta\mathbb{N}, \sigma)$

2) I σ -invariante chiuso.

DIMOSTRAZIONE

$\forall M \in I, \mathbb{N} \oplus M \subseteq I \Rightarrow \overline{\mathbb{N} \oplus M} \subseteq I \Rightarrow \beta\mathbb{N} \oplus M \subseteq I$.

COR: M minimale $\Leftrightarrow M$ pt unif. ricorre in $(\beta\mathbb{N}, \sigma)$

Soppono che M è min. ma $\forall A \in \mathcal{M} \hat{A} = \{m: A-m \in M\}$ è indotto,

ma $\hat{A} = \{m: \sigma^m(M) \in \mathcal{O}_A\}$ che è def. pt uniforme ricorrenza.

$\text{ex } {}^*\mathbb{N}$ con la S -top. è spazio pt per il massimo C^+ -ring.

Infatti nono $\{C_i: i \in I\}$ famiglia di chiusi con la F -topologia C_i di

Holth. $\beta_{\text{min}} \Rightarrow \mathcal{N}: \neq \mathcal{A}$

volume \mathbb{N}^n con Frobenius . (vedere 10)

FATTO: \mathbb{N} possono però sparire pt da chin, cioè ${}^*\mathbb{N}$ è regolare.

Questo basta per dare tutte le definizioni precedenti.

Alcuno usato reg. per prova che $(\text{Ost}(X), T)$ è minimel.

Ma ${}^*\mathbb{N}/\sim_n = \beta \mathbb{N}$ ha senso considerare il d.d.t. $({}^*\mathbb{N}, S)$ con $S(\xi) = \xi + 1$.

TEOREMA

\mathbb{N} punto mod. nei di $({}^*\mathbb{N}, S)$ non è pt o l.c. \mathbb{L}_α è minimel.

OSS: dato $\alpha \in {}^*\mathbb{A}$, \mathbb{L}_α è minimel se $\forall A \in \mathbb{L}_\alpha, \{m: \alpha + m \in {}^*\mathbb{A}\} = A$ è indistincta.

$\alpha + A_\alpha \subseteq {}^*\mathbb{A} \Rightarrow A_\alpha \cong A \Rightarrow A$ indistincta o tratta.

FATTO: $({}^*\mathbb{N}, S)$ è univocal, cioè al suo interno contiene tutti i minimi dimensionari

Ciò $\forall x \in X, (X, T)$ mt. dim., $\exists \varphi_x: {}^*\mathbb{N} \rightarrow X$ dove $\varphi_x(y) = \alpha({}^*T^y(x))$

Più in generale, X mt $\Leftrightarrow \forall \xi \in {}^*\mathbb{X} \cong x \in X$, cioè $\xi \in \bigcup_{x \in X} {}^*\mathbb{X}$.

FATTO: $\forall x \in X$ il diag. commuta

$$\begin{array}{ccc} {}^*\mathbb{N} & \xrightarrow{S} & \mathbb{N} \\ \varphi_x \downarrow & & \downarrow \varphi_x \\ X & \xrightarrow{T} & X \end{array}$$

VEDERE www.dm.unipi.it/~dimona/ ULTRABIBLIO

VENERDI 9,30 AULA M1