

Calcolare la cardinalità dei seguenti insiemi:

1) $\mathcal{Y}_1 = \{f: \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N} \mid f(n) \neq n \forall n\}$

2) $\mathcal{Y}_2 = \{f: \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N} \mid f \text{ è biettiva}\}$

3) $\mathcal{Y}_3 = \{f: \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N} \mid f \text{ è limitata}\}$

4) $\mathcal{Y}_4 = \{f: \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N} \mid f \text{ è limitata}\}$

5) $\mathcal{Y}_5 = \{f: \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N} \mid f \text{ è def. costante}\}$

6) $\mathcal{Y}_6 = [\mathbb{R}]^{\aleph_0} = \{A \subseteq \mathbb{R} \mid |A| \leq \aleph_0\}$

7) $\mathcal{Y}_7 = [\mathbb{R}]^{\aleph_0} = \{A \subseteq \mathbb{R} \mid |A| = \aleph_0\}$

8) $\mathcal{Y}_8 = \{c: \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{R} \mid c \text{ è convergente}\}$

Di Nasso

20-04

OSS: $\mathcal{Y}_1, \dots, \mathcal{Y}_5 \subset \mathbb{N}^{\mathbb{N}} \Rightarrow |\mathcal{Y}_i| \leq c \quad \forall i=1, \dots, 5$
 \wedge
 $|\mathbb{N}^{\mathbb{N}}| = c$

1) Troviamo una funzione iniettiva da un insieme di card. c in tale insieme:

$\psi: \mathcal{P}(\mathbb{N}) \rightarrow \mathcal{Y}_1$

$A \mapsto f_A$

$f_A(n) = \begin{cases} n+1 & \text{se } n \notin A \\ n+2 & \text{se } n \in A \end{cases} \Rightarrow f_A = \text{id} + \chi_A + 1$

• $f_A \in \mathcal{Y}_1$ ovvio

• $A \neq B \Rightarrow \exists n \text{ t.c. } n \in A \text{ ma } n \notin B \Rightarrow f_A(n) = n+1 \text{ e } f_B(n) = n+2 \Rightarrow f_A \neq f_B$

$\Rightarrow |\mathcal{Y}_1| \leq c \Rightarrow |\mathcal{Y}_1| = c$
 \uparrow
 OSS: Cantor-Bernstein

2) Facciamo una cosa analoga a 1

$\psi: \mathcal{P}(\mathbb{N}) \rightarrow \mathcal{Y}_2$

$A = \{a_1 < \dots < a_n < \dots\}$

$A \mapsto f_A$

OSS: $[\mathbb{N}]^{\aleph_0} = \{A \subseteq \mathbb{N} \mid A \text{ è infinito}\}$ ha cardinalità c

\Rightarrow Possa costruire $\psi: [\mathbb{N}]^{\aleph_0} \rightarrow \mathcal{Y}_2$

$A \mapsto g_A$

$A = \{a_1 < \dots < a_n < \dots\}$

$g_A(k) = \begin{cases} a_{2n} & \text{se } k = a_{2n-1} \\ a_{2n-1} & \text{se } k = a_{2n} \\ k & \text{se } k \notin A \end{cases}$

• g_A è biettiva poiché g_A è fuori di A e g_A è in A

• $A \neq B \Rightarrow \exists k \text{ t.c. } k \in A \text{ ma } k \notin B$



$\Rightarrow g_A(k) \neq k \text{ ma } g_B(k) = k \Rightarrow g_A \neq g_B$

3) $\mathcal{Y}_2 \subset \mathcal{Y}_3 \Rightarrow |\mathcal{Y}_3| = c \quad (c \leq |\mathcal{Y}_2| \leq |\mathcal{Y}_3| \leq c)$

4) $\psi: \mathcal{P}(\mathbb{N}) \rightarrow \mathcal{Y}_4$

$A \mapsto \chi_A$

$\chi_A(n) = \begin{cases} 1 & \text{se } n \in A \\ 0 & \text{se } n \notin A \end{cases}$

$\Rightarrow |\mathcal{Y}_4| = c$

5) Mostriamo che $|\mathcal{Y}_5| = \aleph_0$: ~~co~~ costruiamo una funzione iniettiva da un insieme di cardinalità numerabile.

$\aleph_0 \leq |\mathcal{Y}_5|$ tramite $\psi: \mathbb{N} \rightarrow \mathcal{Y}_5$
 $n \mapsto f_n \quad f_n(k) = n \quad \forall k$

$\mathcal{V}: \mathcal{F}_S \rightarrow \text{Seq}(\mathbb{N})$

$$f \mapsto \langle f(1), \dots, f(k) \rangle$$

$f \in \mathcal{F}_S \Rightarrow$ Considero il minimo K i.e. $f(n) = f(k) \forall n > k$.

\mathcal{V} è iniettiva (1-1).

$$\Rightarrow \aleph_0 \leq |\mathcal{F}_S| \leq |\text{Seq}(\mathbb{N})| = \aleph_0 \Rightarrow |\mathcal{F}_S| = \aleph_0$$

7, e) $\mathcal{F}_7 \subseteq \mathcal{F}_6$

$$c \leq |\mathcal{F}_7| \rightarrow \mathcal{V}: \mathbb{R} \rightarrow \mathcal{F}_7 \rightarrow \mathcal{V} \text{ è iniettiva}$$
$$x \mapsto \{R+1, R+2, \dots\}$$

\Rightarrow

Dimostrare che $|\mathcal{F}_6| \leq c$. Troviamo una funzione suriettiva da un insieme di card c in \mathcal{F}_6

$$\varphi: A \rightarrow \mathcal{F}_6 \quad |A| = c$$

$$\text{Scelgo } A = \mathbb{R}^{\mathbb{N}}$$

$$\varphi: \mathbb{R}^{\mathbb{N}} \rightarrow \mathcal{F}_6 \rightarrow \varphi \text{ è suriettiva.}$$

$$a \mapsto \mathcal{I}_a = \{a(n) | n \in \mathbb{N}\}$$

$$\rightarrow c \leq |\mathcal{F}_7| \leq |\mathcal{F}_6| \leq c \Rightarrow |\mathcal{F}_7| = |\mathcal{F}_6| = c$$

8) $|\mathcal{F}_8| \leq |\mathbb{R}^{\mathbb{N}}| = c$.

$c \in |\mathcal{P}(\mathbb{R})| \rightarrow$ le successioni cost. sono convergenti.

Esercizio 3 15/9 2010

$\mathcal{A} = \{ \text{aperti di } \mathbb{R}^n \}$ Calcoliamo $|\mathcal{A}|$.

Teo. Le palle di centro razionale e raggio razionale sono una base di aperti di \mathbb{R}^n

$$\text{Sia } \mathcal{V}: \mathcal{A} \rightarrow \mathcal{P}(\mathbb{Q}^n \times \mathbb{Q}^+)$$
$$A \mapsto \{ (q, r) \in \mathbb{Q}^n \times \mathbb{Q}^+ \mid B(q, r) \subseteq A \}$$

Devo mostrare che

$$A \cap B \Rightarrow \mathcal{V}(A) \cap \mathcal{V}(B)$$

Sia $a \in A \cap B$. Sia $q \in \mathbb{Q}^n, r \in \mathbb{Q}^+$ t.c. $a \in B(q, r) \subseteq A$.

$$\Rightarrow B(q, r) \subseteq B \text{ poichè } a \in B. \Rightarrow (q, r) \in \mathcal{V}(A) \text{ ma } (q, r) \notin \mathcal{V}(B) \Rightarrow \mathcal{V}(A) \cap \mathcal{V}(B)$$

$$\Rightarrow \mathcal{V} \text{ è iniettiva} \Rightarrow |\mathcal{A}| \leq |\underbrace{\mathcal{P}(\mathbb{Q}^n \times \mathbb{Q}^+)}_{\text{numerabili}}| = c$$

$c \leq |\mathcal{A}|$ ovvio. considero $\phi: \mathbb{R} \rightarrow \mathcal{A}$ iniettiva

$$x \mapsto B(0, x)$$

\Rightarrow Passando al complementare $|\mathcal{C}| = c$ con $\mathcal{C} = \{ \text{chiusi} \}$

Esercizio: $\{f: \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R} \mid f \text{ non \u00e9 decrescente}\} = \mathcal{F} \Rightarrow |\mathcal{F}| = \mathfrak{c}$

① $f: \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$ \u00e9 non decrescente $\Rightarrow D(f) = \{x \mid f \text{ non \u00e9 continua in } x\}$ \u00e9 al pi\u00f9 numerabile

per ogni punto x di discontinuit\u00e0, posso prendere un raziionale q

\u2192 Una famiglia \mathcal{I} di intervalli aperti a due a due disgiunti \u00e9 al pi\u00f9 numerabile (prendo un raziionale in ciascun intervallo ed ottingo una funzione da \mathcal{I} in \mathbb{Q} iniettiva)
 $\Rightarrow |\mathcal{I}| \leq |\mathbb{Q}| = \aleph_0$

Esercizio: Se A \u00e9 numerabile $\Rightarrow \mathbb{R} \setminus A$ \u00e9 separabile (ha un sottoinsieme denso numerabile)

Se vale questa propriet\u00e0 $|\mathcal{F}| \leq \mathfrak{c}$

Per ogni $A \in [\mathbb{R}] \leq \aleph_0$, $\mathcal{C}_A = \{f: \mathbb{R} \setminus A \rightarrow \mathbb{R} \mid f \text{ continua}\}$ ha card. \mathfrak{c}

Si dimostra come l'altra volta utilizzando l'esercizio

$$\begin{array}{l} \forall \mathcal{F} \longrightarrow \bigcup_{A \in [\mathbb{R}] \leq \aleph_0} \mathcal{C}_A \times \mathbb{R}^A \\ f \longmapsto (f|_{\mathbb{R} \setminus A}, f|_A) \text{ con } A = D(f) \end{array}$$

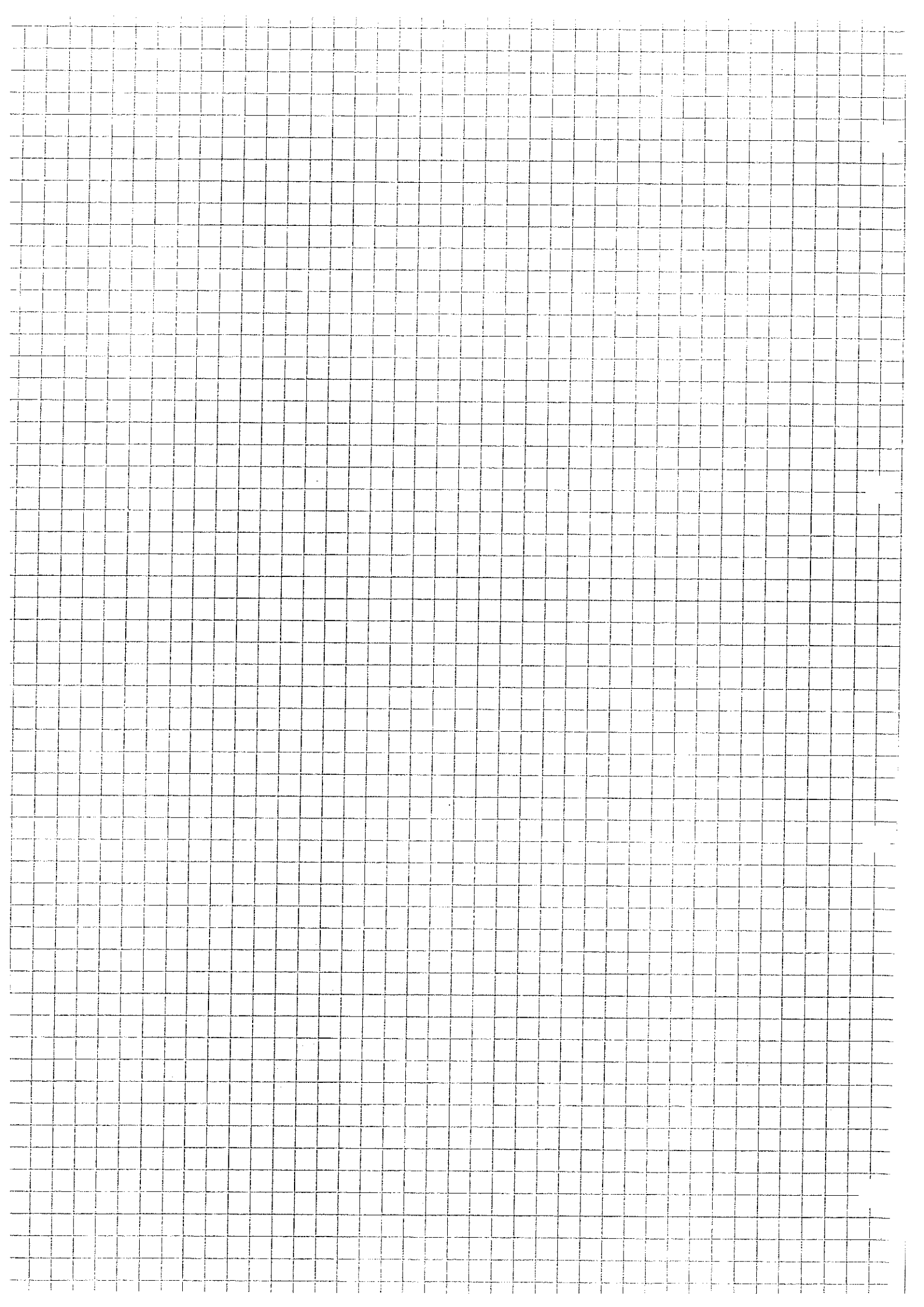
Bisogna di

$$|\mathcal{C}_A| = \mathfrak{c} \quad |\mathbb{R}^A| = \mathfrak{c} \quad \Rightarrow |\mathcal{C}_A \times \mathbb{R}^A| = \mathfrak{c} \quad \Rightarrow \mathfrak{c} \cdot \mathfrak{c} = \mathfrak{c} \quad \Rightarrow \left| \bigcup \mathcal{C}_A \times \mathbb{R}^A \right| = \mathfrak{c}$$

\u2191 ne prendo \mathfrak{c}

\u00e9 evidente che \mathcal{V} \u00e9 iniettiva

$$\mathbb{D} \searrow \left| [\mathbb{R}] \leq \aleph_0 \right| = \mathfrak{c}$$



Principio dei cassetti

D. NASSO

02-05

Se abbiamo m oggetti da distribuire in n posti e $m > n \Rightarrow$ esiste un posto dove vanno almeno due oggetti.

Riformulandolo in termini di funzioni.

$$\psi: \{0, \dots, m-1\} \rightarrow \{0, \dots, n-1\}$$

oggetti posti

(distribuire gli oggetti, equivale a scrivere una funzione ψ)

Il principio è equivalente a:

$$\left. \begin{array}{l} \forall \psi: \{0, \dots, m-1\} \rightarrow \{0, \dots, n-1\} \\ n < m \end{array} \right\} \Rightarrow \psi \text{ non è iniettiva.}$$

cioè:

$$m > n \Rightarrow \nexists f: m \rightarrow n \text{ iniettiva.}$$

Notazione: $u = \{0, \dots, u-1\}$
 $n = \{0, \dots, n-1\}$

Dim: Procediamo per assurdo (contronominale): $P \Rightarrow Q \Leftrightarrow \neg Q \Rightarrow \neg P$

Sia $f: m \rightarrow n$ iniettiva. Mostriamo che allora $m \leq n$.

Procediamo per induzione su n .

$n=0$:

Non ci sono funzioni da $m \rightarrow \emptyset$ eccetto la funzione \emptyset

\Rightarrow Per $n=0$ è banalmente vero.

$n=1$. $\psi: m \rightarrow 1$

Se fosse $m \geq 2 \Rightarrow$ In m ho 2 elementi, i quali devono avere la stessa immagine poiché $1 = \{\emptyset\}$ è un singleton.

$n = k+1$:

Sia $\psi: m \rightarrow k+1 = \{0, \dots, k\} \cup \{k\}$ è iniettiva (1-1)

Caso 1: $k \notin \text{Im } \psi \Rightarrow \psi: m \rightarrow k$ iniettiva

Per hp. induttiva, $m \leq k \Rightarrow m \leq k+1 \checkmark$

Caso 2: $k \in \text{Im } \psi$. Sia $\psi(i) = k$ ($\exists! i \in m$ l.c. $\psi(i) = k$)

Sia $\varphi = \psi|_{\{0, \dots, i-1, i+1, \dots, m\}} \Rightarrow \varphi: \{0, \dots, i-1, i+1, \dots, m\} \rightarrow \{0, \dots, k-1\}$

$\Rightarrow \varphi$ è iniettiva. Sia $\Gamma: \{0, \dots, m-2\} \rightarrow \{0, \dots, i-1, i+1, \dots, m-1\}$

$\Rightarrow \Gamma \circ \varphi: \{0, \dots, m-2\} \rightarrow \{0, \dots, k-1\}$ iniettiva

$\Rightarrow m-1 \leq k-1 \Rightarrow m \leq k+1 = n \checkmark$

$f: A \rightarrow B$ significa

- 1) f è funzione
- 2) $\text{dom}(f) = A$
- 3) $\text{im}(f) \subseteq B$

$$\Gamma(x) = \begin{cases} x & \text{se } x < i \\ x+1 & \text{se } x \geq i \end{cases}$$

Esercizio: Dimostrare che un sottoinsieme di un insieme finito è finito.

ORDINALI

Proprietà dei buoni ordini. Sia A un buon ordine.

1) $\varphi: A \rightarrow A$ che preserva l'ordine, allora $\varphi(a) \geq a \quad \forall a \in A$.

2) $\forall a \in A, \quad A \neq A_a = \{a' \in A \mid a' \leq a\}$ (un insieme ben ordinato non è isomorfo ad un suo segmento iniziale)
In generale non vale: Dimostrare che $\mathbb{R} \cong (-\infty, 0)$

3) $a \neq a' \Rightarrow A_a \neq A_{a'}$

4) $\varphi: A \rightarrow A$ isomorfismo $\Rightarrow \varphi = id_A$

5) $\varphi: A \rightarrow B$ isomorfismo. Se esiste, è unico.

6) TRICOTOMIA: $\forall A, B$ buoni ordini, abbia la tricotomia: $A \cong B$
 $\cdot \exists a \in A, A_a \cong B$
 $\cdot \exists b \in B, B_b \cong A$

Il ordine è un insieme transitivo ($x < y < z \Rightarrow x < z$) e ben ordinato da \in .

DSS: $a \in \alpha \Rightarrow \alpha_a = \{x \mid x \in \alpha\} = \alpha \rightarrow$ i segmenti iniziali coincidono con α .

DSS: la transitività serve per concludere $\alpha = \alpha_a$. (\supseteq : serve transitività!)

$A = \{0, 2, 4, 6\} \Rightarrow A_4 = \{0, 2\} \subsetneq A$ ma $A_4 \neq A$

Proprietà degli ordinali:

1) $\alpha \cong \beta \Rightarrow \alpha = \beta$

2) A è ben ordinato $\Rightarrow \exists \alpha$ ordinale t.c. $A \cong \alpha$ } \Rightarrow Teorema di rappresentazione: ogni insieme γ è ben ordinato isomorfo ad un unico ordinale.

3) $\alpha \notin \alpha$ (\leftarrow l'assioma di fondazione vieta che esistano insiemi per cui $\forall \epsilon \in \gamma \Rightarrow \epsilon \in \gamma$) \rightarrow insiemi ben fondati!)
DSS: α ordinale $\Rightarrow \alpha \notin \alpha$ e non richiede l'assioma di fondazione.

$\beta \in \alpha \Rightarrow \beta$ è ordinale.
ordinale

ordinale $\Rightarrow S(\alpha) = \alpha \cup \{\alpha\}$ è ordinale ed è il successore immediato di α cioè:

- 1) $\alpha \in \alpha \cup \{\alpha\}$
- 2) $\nexists \beta$ t.c. $\alpha \in \beta \in \alpha \cup \{\alpha\}$.

Dim: $\beta \in \alpha \cup \{\alpha\} \Rightarrow \beta = \alpha$ o $\beta \in \alpha$
 $\cdot \beta = \alpha \Rightarrow \alpha \in \alpha$ ASSURDO!
 $\cdot \beta \in \alpha \Rightarrow \alpha \in \beta \in \alpha \Rightarrow \alpha \in \alpha$ ASSURDO!

X è insieme di ordinali. Allora:

X è ordinale $\Leftrightarrow X$ è transitivo.

(dimostrare per esercizio)

\leftarrow Segue immediatamente dal fatto che \mathbb{ON} è ben ordinato da \in

Paradosso di Burali-Forti: Non esiste l'insieme di tutti gli ordinali.

Altrimenti $\mathbb{ON} = \{\alpha \mid \alpha \text{ è ordinale}\}$ fosse un insieme sarebbe un ordinale per cui $\mathbb{ON} \in \mathbb{ON}$

ASSURDO!

Esercizio d'ordine. $A \subseteq \alpha$ sottominsieme (\Rightarrow) A è bene ordinato.

[Oss. Un sottominsieme di un insieme bene ordinato è bene ordinato]

$\Rightarrow A \cong \beta \leq \alpha$. Dimostrare che.

$A \subseteq \alpha$, α ordinato $\Rightarrow A \cong \beta \leq \alpha$, (e per quella essere =: $\downarrow \text{rank} \in \omega$ ma $\downarrow \text{rank} \in \omega$)
Non vale $A \subseteq \alpha \Rightarrow A \cong \beta < \alpha$.

Corollario. C bene ordinato, $C' \subseteq C \Rightarrow \text{ot}(C') \leq \text{ot}(C)$

Notazione: $\text{ot}(C) = \gamma =$ l'unico ordinale a lui isomorfo.

Dimostrazione: Con gli ordinali passano proiettive per inclusioni transfinite.

$\alpha = 0$: $A \subseteq \alpha \Rightarrow A = \emptyset \Rightarrow \text{ot}(A) = 0 \leq \alpha \checkmark$

$\alpha = \gamma + 1$: $A \subseteq \gamma + 1 = \{0, \dots, \gamma\} = \gamma \cup \{\gamma\} = \{\text{ordinali} \leq \gamma\}$

Caso 1: $\gamma \in A$. $A' = A \setminus \{\gamma\} \Rightarrow A' \subseteq \gamma \Rightarrow A' \cong \beta \leq \gamma \Rightarrow A \cong \beta \cup \{\gamma\} \Rightarrow A \leq \gamma + 1$
 \uparrow hp. induttiva
 $A \cong A' \cup \{\gamma\} \cong \beta \cup \{\gamma\}$
 \uparrow prendere il secondo elemento \leftarrow di A'

Caso 2: $\gamma \notin A \Rightarrow A \subseteq \gamma \Rightarrow \exists \beta \leq \gamma$ t.c. $A \cong \beta \Rightarrow A \cong \beta \leq \gamma + 1 \checkmark$

α è limite, $\alpha = \lambda$ limite. $A \subseteq \lambda$.

$\forall \gamma < \lambda$, sia $A_\gamma = \{a \in A \mid a < \gamma\}$. Per ipotesi induttiva:

$\forall \gamma, \exists \psi_\gamma: A_\gamma \cong \beta_\gamma$ con isomorfismo con $\beta_\gamma \leq \gamma$.

Sia $\psi = \bigcup_{\gamma < \lambda} \psi_\gamma$ è isomorfismo?

ψ è una funzione? è isomorfismo? (Sì)

Oss: Con gli insiemi ben ordinati gli isomorfismi si possono raccogliere perché sono unici.

$\gamma < \gamma'$ $\psi_\gamma: A_\gamma \rightarrow B_\gamma$ $\psi_{\gamma'}: A_{\gamma'} \rightarrow B_{\gamma'} \Rightarrow \psi_{\gamma'}|_{A_\gamma} = \psi_\gamma$.

Infatti:

Lemma: $\psi: A \cong B$ isom. di b.o. $\Rightarrow \forall a \in A, \psi|_{A_a}: A_a \cong B_{\psi(a)}$

Dall'unicità degli isomorfismi, posso concludere che $\psi_{\gamma'}|_{A_\gamma} = \psi_\gamma$

$\forall a \in A$, definisco $A_a = \{a' \in A \mid a' < a\}$

$\Rightarrow \forall a \exists \psi_a: A_a \cong \beta_a \leq \gamma$ per hp.

Considero:

$\psi = \bigcup_{a \in A} \psi_a \Rightarrow \forall a < a', \psi_a|_{A_{a'}}: A_{a'} \rightarrow B_{\psi(a')} \Rightarrow \psi_a|_{A_a} = \psi_a$

Devo considerare due casi:

$\tilde{\alpha} = \max(A)$ esiste $\Rightarrow A \subseteq \gamma$ per qualche $\gamma < \lambda \Rightarrow$ applico l'hp. induttiva.

Infatti $\tilde{\alpha} \in \lambda = \bigcup_{\gamma < \lambda} \gamma \Rightarrow \exists \gamma < \lambda$ t.c. $\tilde{\alpha} \in \gamma \Rightarrow A \subseteq \gamma$

Oss: $\tilde{\alpha} \in \lambda \Rightarrow \tilde{\alpha} + 1 \in \lambda$

Oss: Se funzioni si raccolte
no con gli ordinali per
gli isomorfismi sono unici

Proprietà 2: Per assurdo $\exists A \in \alpha$ t.c. $A \approx \beta > \alpha$

Sia $\psi: \beta \xrightarrow{\cong} A \in \alpha \in \beta \Rightarrow \psi$ preserva l'ordine. $\Rightarrow \psi(x) \geq x \forall x \in \beta$.

$\Rightarrow \psi(\alpha) \geq \alpha$ ma $\exists \gamma \in \psi \subset \alpha$ e quindi $\psi(\alpha) \in \alpha$

$\Rightarrow \begin{cases} \psi(\alpha) \geq \alpha \\ \psi(\alpha) \in \alpha \end{cases} \rightarrow \text{ASSURDO!} \quad (\alpha > \psi(\alpha) \geq \alpha)$

Esercizio:

Sia A bene ordinato e infinito.

$A \approx \omega \Leftrightarrow \forall X \subset A$ infinito e senza massimo.

(\Rightarrow): ovvio, poiché ω gode di questa proprietà.

OPERAZIONI SUGLI ORDINALI

Summa: $\alpha + \beta$.

$$\begin{cases} \alpha + 0 = \alpha \\ \alpha + (\beta + 1) = (\alpha + \beta) + 1 \\ \alpha + \lambda = \bigcup_{\gamma < \lambda} (\alpha + \gamma) \\ \lambda \text{ limite} \end{cases}$$

\Leftarrow Teorema di ricorsione è la base teorica su cui si fondano queste definizioni.

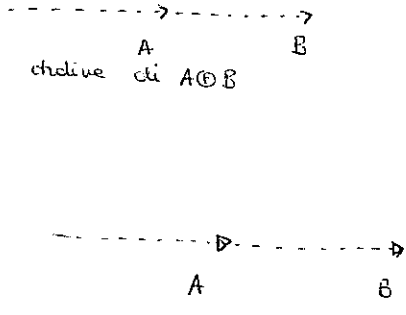
\downarrow Anche le definizioni per ricorsione sui naturali hanno bisogno di una giustificazione teorica.

f: A, B bene ordinati. $\Rightarrow A \oplus B$ è la summa

(si fa l'unione disgiunta di A e B)

$A \oplus B = (A \times \{0\}) \cup (B \times \{1\})$ con l'ordine

- $(a, 0) < (b, 1) \forall a, b$
- $(a', 0) < (a, 0) \Leftrightarrow a' < a$
- $(b', 1) < (b, 1) \Leftrightarrow b' < b$



Teorema: $\alpha + \beta \approx \alpha \oplus \beta$

oss: α, β ordinali $\not\approx \alpha \oplus \beta$ ordinali \rightarrow quindi nel teo. non ci può essere =.

Dim.

mpio: $4 + \omega \stackrel{\text{def}}{=} \bigcup_{n \in \mathbb{N}} 4 + n = \bigcup_{m \in \mathbb{N}} m = \omega$
 \uparrow
 proprietà di assorbimento

$\Rightarrow 4 \oplus \omega = \dots \approx \omega$

mpio: $\omega^2 + 4\omega^3 + \omega^4 = \omega^4 \rightarrow$ a sinistra può sparire!

$\omega^4 < \omega^4 + 1 \rightarrow$ aggiungere add, cambia!

① Def Per addizione su β (induzione transfinita \rightarrow anche β un. p. e sul \mathbb{I} argomento)

$\beta = 0: \alpha + \beta = \alpha \cong \alpha \oplus 0$

$\beta \neq 0: \alpha + (\beta \cup 1) \stackrel{\text{def}}{=} (\alpha + \beta) \cup 1 \cong (\alpha + \beta) \oplus 1 \cong (\alpha \oplus \beta) \oplus 1 \cong \alpha \oplus (\beta \cup 1)$

\uparrow
hp. induttivo: $\alpha + \beta \cong \alpha \oplus \beta +$

Lemma 1: $\boxed{\gamma \cup 1 = \gamma \oplus 1^*} \quad V^*$

Lemma 2: $\boxed{\alpha \cong \beta \Rightarrow \alpha \oplus \gamma \cong \beta \oplus \gamma}$

② Somma geometrica è chiaramente associativa.

- PA finita $\Rightarrow \alpha = \bigcup_{k \in \mathbb{N}} \gamma_k \Rightarrow \forall \gamma, \alpha + \gamma = \alpha \oplus \gamma \Rightarrow \forall \delta \exists \gamma'_k: \alpha + \gamma \rightarrow \alpha \oplus \gamma$

$\Rightarrow \psi = \bigcup_{k \in \mathbb{N}} \psi_k$ è isomorfismo (si inietta base per l'unicità dell'isomorfismo)
 In fatti, $\gamma < \gamma' \Rightarrow \psi_k|_{\alpha + \gamma'} = \psi_k|_{\gamma'}$
 per come abbiamo visto prima

$\Rightarrow \bigcup_{k \in \mathbb{N}} \psi_k: \underbrace{\bigcup_{k \in \mathbb{N}} \alpha + \gamma}_{\cong \alpha + \gamma} \xrightarrow{\cong} \bigcup_{k \in \mathbb{N}} \alpha \oplus \gamma \cong \alpha \oplus \bigcup_{k \in \mathbb{N}} \gamma = \alpha \oplus \alpha$

Corollario: \oplus è associativa $\Rightarrow +$ è associativa.

Esercizio: Dimostrare per induzione che $+$ è associativa.

Esercizio: Dimostrare la stessa proprietà per il prodotto.



Esercizio:

X insieme di ordinali transitivo $\Rightarrow X$ è ordinale

Dim:

Lemma: $\mathbb{Q}N$ è bene ordinato da \in .

Dim: Sia $\{\alpha_n\} \subset \mathbb{Q}N$ t.c. $\forall n, \alpha_{n+1} \in \alpha_n$.

$$\left. \begin{array}{l} \alpha_2 \in \alpha_1 \in \alpha_0 \Rightarrow \alpha_2 \in \alpha_0 \\ \uparrow \\ \alpha_0 \in \mathbb{Q}N \Rightarrow \alpha_0 \text{ è trans.} \\ \\ \alpha_{n+1} \in \alpha_n \in \alpha_0 \Rightarrow \alpha_{n+1} \in \alpha_0 \\ \uparrow \text{hp ind.} \quad \uparrow \\ \alpha_0 \text{ è trans.} \end{array} \right\} \Rightarrow \forall n, \alpha_n \in \alpha_0.$$

$\Rightarrow \{\alpha_n\}_{n \geq 1}$ è una successione crescente infinito in α_0

Ma (α_0, \in) è un buon ordine ASSURDO!

È ovvio il fatto che \in è ordine totale

$\Rightarrow \mathbb{Q}N$ è bene ordinato da \in □

Lemma: Un sottoinsieme di un buon ordine è un buon ordine.

$$\left. \begin{array}{l} \Rightarrow X \text{ è bene ordinato da } \in. \\ X \text{ è transitivo (per hp)} \end{array} \right\} \Rightarrow X \text{ è ordinale} \quad \square$$

Esercizio: A bene ordinato e infinito.

$A \cong \omega \Leftrightarrow \forall X \subseteq A, X \text{ infinito} \Rightarrow X \text{ è senza massimo.}$

Dim: (\Rightarrow) : Per assurdo $\exists a \in A$ t.c. a sia massimo di A .

Sia $f: A \xrightarrow{\sim} \omega$ isom. Sia $n = f(a)$

$\Rightarrow \exists \{a_i\} \subseteq A \subseteq \{0, \dots, n-1\} \Rightarrow |A| < \omega$ ASSURDO!

(\Leftarrow) : $\exists \beta \in \mathbb{Q}N$ t.c. $A \cong \beta$.

$|A| = +\infty \Rightarrow \beta \geq \omega$.

Per assurdo sia $\beta > \omega$

Lemma: $A \cong \beta > \omega \Rightarrow \exists B \subset A$ t.c. $B \cong \omega$

Dim: $f: \beta \xrightarrow{\sim} A$ isomorfismo.

$\forall w \in \beta \Rightarrow f|_w: w \rightarrow A \Rightarrow f|_w$ è isomorfismo da w sull'immagine B di $f|_w$ che è un sottoinsieme di A . □

$\Rightarrow \exists B \subset A$ t.c. $B \cong \omega$. $\Rightarrow B \neq A$ (perché $A \neq \omega$) $\Rightarrow \exists a \in A \setminus B$.

Considero $B \cup \{a\}$ che ordine nel seguente modo:

1) $\forall b, b' \in B, b < b' \Leftrightarrow b <_B b'$

2) $\forall b \in B, b < a$

$\Rightarrow B \cup \{a\} \cong \omega + 1 = \omega \cup \{w\} \Rightarrow$

$\Rightarrow a = \max(B \cup \{a\}) \in B \cup \{a\} \supset B \Rightarrow B \cup \{a\}$ è infinito.

Esercizio: dimostrare che $\alpha \cdot \beta = \alpha \otimes \beta$.

$\alpha \otimes \beta$ è così definito: Se A, B
 $A \simeq \alpha, B \simeq \beta$
 $\Rightarrow \alpha \otimes \beta \simeq (A \times B, \langle e_{A \times B} \rangle)$

Dim: Procediamo per induzione transfinita su β .

$\beta = 0 \Rightarrow \beta = \emptyset \Rightarrow \alpha \cdot 0 = 0 = \emptyset = A \times \emptyset = A \times B \checkmark$

$\beta_H: \Rightarrow \alpha \cdot (\beta_H) \stackrel{\times \text{definizionale}}{=} (\alpha \cdot \beta) + \alpha \stackrel{hp. \text{ind.}}{=} (\alpha \otimes \beta) + \alpha \stackrel{\substack{\uparrow \\ \text{quanto gr. dim.} \\ \alpha + \beta = \alpha \otimes \beta}}{=} (\alpha \otimes \beta) \oplus \alpha \stackrel{\cong \otimes}{=} \alpha \otimes (\beta \oplus 1) \stackrel{\uparrow}{=} \alpha \otimes (\beta_H)$

(*) $(\alpha \otimes \beta) \oplus \alpha \simeq \alpha \otimes (\beta_H)$. Infatti:

$(\alpha \otimes \beta) \oplus \alpha \simeq (A \times B \times \{0\}) \cup (A \times \{1\})$

$\alpha \otimes (\beta_H) \simeq A \times (B \cup \{*\})$

Sia $\phi: (A \times B \times \{0\}) \cup (A \times \{1\}) \xrightarrow{\cong} A \times (B \cup \{*\}) \Rightarrow \phi$ è isomorfismo.

$(a, b, 0)$	\longmapsto	(a, b)
$(a, 1)$	\longmapsto	$(a, *)$

$\Rightarrow (\alpha \otimes \beta) \oplus \alpha \simeq \alpha \otimes (\beta_H)$

$\beta = \lambda$ limite. $\forall \gamma < \lambda, \alpha \cdot \gamma = \alpha \otimes \gamma$ per hp. ind. $\Rightarrow \forall \gamma, \exists \gamma_\gamma: \alpha \cdot \gamma \xrightarrow{\cong} \alpha \otimes \gamma$ isom.

Sia $\psi = \bigcup_{\gamma < \lambda} \psi_\gamma \Rightarrow \psi$ è isom.

$\psi: \bigcup_{\gamma < \lambda} \alpha \cdot \gamma \xrightarrow{\cong} \bigcup_{\gamma < \lambda} \alpha \otimes \gamma \Rightarrow \alpha \cdot \lambda \simeq \alpha \otimes \lambda$ □

Sottrazione tra ordinali

Di classe: 04-05

Prop. $\forall \alpha < \beta, \exists! \xi \text{ t.c. } \alpha + \xi = \beta$ (non ξ è univoco e ch)

Attenzione: la prop non vale se si fa la somma a sin. Per esempio:

$\bullet 5 < \omega$. Infatti $5 + \omega = \omega$

$\bullet \omega + 5 = \omega$ non ha soluzione poiché $\omega + 5$ è un successore e non può essere limite.

Prop: $\alpha \cdot (\beta + \delta) = \alpha \cdot \beta + \alpha \cdot \delta \rightarrow \omega(1+1) = \omega + \omega$ ← distributività a dx ma non a sinistra
 $(\beta + \delta) \cdot \alpha \neq \beta \cdot \alpha + \delta \cdot \alpha \rightarrow (1+1) \cdot \omega = 2 \cdot \omega = \omega \neq \omega + \omega$

Nota: Molte proprietà valgono solo a dx.

⊛ Dim: Sia $\Gamma = \{ \gamma \mid \alpha + \gamma > \beta \}$ (si prende $\delta \geq 1$ per ottenere che il minimo è successore)

$\Gamma \neq \emptyset$ poiché $\gamma = \beta + 1 \in \Gamma$ poiché $\alpha + \beta + 1 > \beta + 1 > \beta$.

Oss: Γ è una classe propria ma non un insieme.

Sia $\Gamma = \{ \gamma < \beta + 2 \mid \alpha + \gamma > \beta \}$.

$\Rightarrow \Gamma \neq \emptyset$ poiché $\beta + 1 \in \Gamma$.

Sia $\gamma = \min \Gamma$. (esiste per le proprietà degli ordinali).

← $N_{\beta} B_{\alpha}$ è l'unico!

$\Rightarrow \gamma$ è successore. Infatti:

$\bullet \delta \neq 0$ poiché $\alpha < \beta$.

$\bullet \gamma = \lambda$ - limite per essendo $\Rightarrow \beta < \alpha + \gamma \stackrel{\text{def}}{=} \bigcup_{\delta < \gamma} \alpha + \delta$
ordinali limite sup che non è max

$\Rightarrow \exists \delta < \gamma \text{ t.c. } \beta < \alpha + \delta$
 ASSURDO! $\gamma = \min \Gamma$

$\Rightarrow \gamma$ è successore, $\Rightarrow \exists \xi \text{ t.c. } \gamma = \xi + 1$.

$\Rightarrow \alpha + \xi \leq \beta < \alpha + \xi + 1 \Rightarrow \alpha + \xi = \beta$

↑
 posto tra un ordinale e il suo successore \Rightarrow coincide con uno dei due.

Proprietà fondamentali:
 λ limite. Sia $\eta < \lambda$.
 $\Rightarrow \exists \theta < \lambda$ t.c. $\eta < \theta$.

unicità: l'unicità segue dalle seguenti proprietà:

$\xi < \xi' \Rightarrow \alpha + \xi < \alpha + \xi' \Rightarrow \beta < \beta$ ASSURDO!

⊛ $\xi < \xi' \Rightarrow \alpha + \xi < \alpha + \xi'$

Dim: $\xi < \xi' \Rightarrow \exists \eta > 0$ t.c. $\xi' = \xi + \eta$
 $\Rightarrow \alpha + \xi < (\alpha + \xi) + \eta =$
 \uparrow
 $\eta > 0$
 $= \alpha + (\xi + \eta) = \alpha + \xi'$ □

Divisione euclidea tra ordinali.

Teorema: $\forall \alpha, \forall \beta \neq 0, \exists! \gamma \exists! 0 \leq \rho < \beta$ t.c. $\alpha = \beta \cdot \gamma + \rho$

← Nota: le operazioni sono a dx!

Dim: Sia $\Gamma = \{ \delta \mid \beta \cdot \delta > \alpha \}$ non è vuoto e è una classe propria \rightarrow ma ha sempre senso prendere il minimo (per il ragionamento visto prima) $\delta + 1 \in \Gamma$ poiché $\alpha < \beta \cdot (\delta + 1) = \beta \cdot \delta + \beta > \alpha$

$\delta = \min \Gamma \Rightarrow \delta$ è successore. Infatti:

• $\delta \neq 0$ (ovvio!)

• $\delta \neq$ fosse limite per assurdo $\Rightarrow \beta \cdot \delta = \bigcup_{\eta < \delta} \beta \cdot \eta > \alpha \Rightarrow \exists \eta < \delta \ni \text{t.c. } \alpha < \beta \cdot \eta$ ASSURDO!
(per la minimalità di δ)

$\Rightarrow \delta = \gamma + 1 \Rightarrow \beta \cdot \gamma \leq \alpha < \beta(\gamma + 1)$

$\beta \cdot \gamma \leq \alpha \Rightarrow \exists! \gamma \text{ t.c. } \beta \cdot \gamma + \beta = \alpha \rightarrow \text{ha trovato } \beta = \gamma$

Oss: $\gamma < \beta$. Se fosse $\gamma \geq \beta \Rightarrow \alpha = \beta \cdot \gamma + \beta \geq \beta \cdot \gamma + \beta = \beta(\gamma + 1)$ ma $\alpha < \beta(\gamma + 1)$ ASSURDO!

Vediamo l'unicità.

Per assurdo, siano $\gamma < \gamma'$ t.c. $\alpha = \beta \cdot \gamma + \beta = \beta \cdot \gamma' + \beta' \geq \beta(\gamma + 1) > \alpha$

$\gamma < \gamma' \Rightarrow \gamma + 1 \leq \gamma'$

$\Rightarrow \gamma = \gamma' \Rightarrow \beta \gamma + \beta = \beta \gamma' + \beta' \Rightarrow \beta = \beta'$

Per somma a dx fa aumentare le cose

$\gamma < \gamma' \Rightarrow \alpha + \beta < \alpha + \beta'$

Se per assurdo, $\beta \neq \beta'$
 $\Rightarrow \alpha + \beta \delta + \beta + \beta \cdot \delta + \beta'$

Esercizio: $w^2 + w \cdot 4 + 3 \mid w + 5 = ?$

$(w+5) \cdot 2 = (w+5) + (w+5) = w + (\underbrace{5+w}_w) + 5 = w + w + 5 = w \cdot 2 + 5$

$(w+5) \cdot n = \underbrace{w+5 + \dots + w+5}_{n \text{ volte}} = w + (\underbrace{5+w}_{n-1 \text{ volte}}) + \dots + (5+w) + 5 = w \cdot n + 5$

$(w+5) \cdot w = \bigcup_{n < w} (w+5) \cdot n = \bigcup_{n < w} w \cdot n + 5 = \bigcup_{k < w} w \cdot k = w \cdot w = w^2$

- $w \cdot k < w \cdot k + 5$
- $w \cdot k + 5 < w \cdot (k+1)$

Lemma: Siano A, B insiemi
 $\forall a \in A, \exists b \in B \text{ t.c. } a < b$
 $\forall b \in B, \exists a \in A \text{ t.c. } b < a$
 $\Rightarrow \sup A = \sup B$

$(w+5)(w+1) = (w+5) \cdot w + w+5 = w^2 + w + 5$

$(w+5)(w+4) = (w+5) \cdot w + (w+5) \cdot 4 = (w+5) \cdot w + \underbrace{w+5 + \dots + w+5}_{4 \text{ volte}} =$
 $= w^2 + w + (5 + w) + (5+w) + (5+w) + 5 = w^2 + w \cdot 4 + 5 > w^2 + w \cdot 4 + 3$

Quoziente: $w+3$

resto: $w^2 + w \cdot 3 + 5 + \xi = (w+5)(w+3) + \xi = w^2 + w \cdot 4 + 3$

$\Rightarrow \xi = w+3 < w+5$

Teorema (forma normale di Cantor)

$\forall \alpha > 0 \exists! \beta_1 > \dots > \beta_n$ (esponenti) $\exists! n_1, \dots, n_k \in \mathbb{N}$ t.c. $\omega^{\alpha} = \sum_{i=1}^k \omega^{\beta_i} \cdot n_i$

$$d = \omega^{\beta_1} \cdot n_1 + \dots + \omega^{\beta_k} \cdot n_k$$

Esempio: $\omega^2 + \omega \cdot 4 + 3$ è scritto in forma normale di Cantor

Oss: \exists ordinali γ t.c. $\omega^\gamma = \gamma$

Esercizio: ϵ_0 è il minimo di questi ordinali, definito in questo modo:

$$\begin{cases} a_0 = \omega \\ a_{n+1} = \omega^{a_n} \end{cases}$$

$$\epsilon_0 = \bigcup_{n \in \mathbb{N}} a_n$$

← questi ordinali sono numerabili.

Prop: Siccome $\{a_n\}$ è crescente, a_n ordinali
 $\Rightarrow \bigcup_{n \in \mathbb{N}} a_n$ è limite.

1) $\{a_n\}$ è crescente ($\Rightarrow \epsilon_0$ è ordinali limite)

$$\omega^{\epsilon_0} = \bigcup_{\delta \in \epsilon_0} \omega^\delta = \bigcup_{\substack{\delta \in \epsilon_0 \\ \delta = a_n \\ n \in \mathbb{N}}} \omega^{a_n} = \bigcup_{n \in \mathbb{N}} a_n = \epsilon_0$$

$\{a_n\}$ hanno come $\sup \epsilon_0$
 \Rightarrow posso calcolare $\sup_{\delta \in \epsilon_0} \omega^\delta$ come $\sup_{n \in \mathbb{N}} \omega^{a_n}$

Dimostrazione

Passo 1: Sia $\tilde{\gamma} = \min \{ \delta \mid \omega^\delta > \alpha \}$ (← verificare che ha senso)

$$\tilde{\gamma} = \beta_1 + 1 \text{ è successore. } \Rightarrow \omega^{\beta_1} \leq \alpha < \omega^{\beta_1 + 1} \Rightarrow \exists n_1 \text{ t.c. } \omega^{\beta_1} \cdot n_1 \leq \alpha < \omega^{\beta_1} \cdot (n_1 + 1)$$

$$\omega^{\beta_1} \cdot n_1 \leq \alpha < \omega^{\beta_1} \cdot (n_1 + 1) \Rightarrow \alpha < \omega^{\beta_1} \cdot n_1 \Rightarrow \exists k \text{ t.c. } \alpha < \omega^{\beta_1} \cdot k$$

Con ϵ_0 dividuale.

$$\alpha = \omega^{\beta_1} \cdot n_1 + \beta \text{ con } \beta < \omega^{\beta_1} \text{ poiché } \alpha < \omega^{\beta_1 + 1}$$

Passo 2: Applico l'ipotesi induttiva a β .

Lo rivediamo



FORMA NORMALE di CANTOR

$\forall \alpha > 0 \quad \exists! \alpha_1 > \dots > \alpha_k \text{ t.c.} \quad \exists! n_1, \dots, n_k \in \omega \cdot \text{tof} \text{ t.c.}$

$$\alpha = \omega^{\alpha_1} \cdot n_1 + \dots + \omega^{\alpha_k} \cdot n_k$$

Dim: Per induzione su α :

$\alpha = 0 \quad \checkmark$

$\alpha > 0$: Sia $\gamma = \min \{ \beta \mid \omega^\beta > \alpha \}$

$\Rightarrow \gamma$ è successore $\gamma = \alpha_1 + 1 \Rightarrow \omega^{\alpha_1} \leq \alpha < \omega^{\alpha_1 + 1}$

Divido α per ω^{α_1} : $\alpha = \omega^{\alpha_1} \cdot \beta + \rho$ con $\rho < \omega^{\alpha_1}$

Osserviamo che $\beta \in \omega \cdot \text{tof}$. Infatti

$\beta > 0$ poiché $\alpha \geq \omega^{\alpha_1}$

$\beta \in \omega$ poiché $\alpha < \omega^{\alpha_1 + 1} \Rightarrow \beta = n_1 \in \omega \cdot \text{tof}$.

Applico l'hp induttiva su $\rho < \omega^{\alpha_1} \leq \alpha \Rightarrow \rho < \alpha$

$\Rightarrow \exists \alpha_2 > \dots > \alpha_k \text{ t.c.} \quad \exists! n_2, \dots, n_k \in \omega \cdot \text{tof} \text{ t.c.}$

$$\rho = \omega^{\alpha_2} \cdot n_2 + \dots + \omega^{\alpha_k} \cdot n_k$$

E' chiaro che $\alpha = \omega^{\alpha_1} \cdot n_1 + \omega^{\alpha_2} \cdot n_2 + \dots + \omega^{\alpha_k} \cdot n_k$.

CSS: $\alpha_1 > \alpha_2$ poiché $\rho < \omega^{\alpha_1}$

\rightarrow l'esistenza è dimostrata. Verifichiamo l'unicità che segue da:

Proposizione: $\beta > \alpha_1 > \dots > \alpha_k \Rightarrow \forall n_i \in \omega \cdot \text{tof}$

$$\omega^\beta > \omega^{\alpha_1} \cdot n_1 + \dots + \omega^{\alpha_k} \cdot n_k$$

Dim: $\beta > \alpha_1 \Rightarrow \beta \geq \alpha_1 + 1 \Rightarrow \omega^\beta \geq \omega^{\alpha_1 + 1} = \omega^{\alpha_1} \cdot \omega > \omega^{\alpha_1} (n_1 + \dots + n_k) = \omega^{\alpha_1} \cdot n_1 + \dots + \omega^{\alpha_k} \cdot n_k \geq \omega^{\alpha_1} \cdot n_1 + \omega^{\alpha_2} \cdot n_2 + \dots + \omega^{\alpha_k} \cdot n_k$

□

Se io avessi due forme diverse, \exists il più piccolo esponente o coefficiente diverso m , dimostrazione * esercizi (fare!)

Dim:

Lemma: $\alpha > \beta \Rightarrow \forall \gamma < \omega^\beta, \omega^\alpha > \omega^\beta + \gamma$.

Dim: $\exists \gamma < \omega^\beta$ t.c. $\omega^\alpha \leq \omega^\beta + \gamma < \omega^\beta + \omega^\beta = \omega^\beta \cdot 2 < \omega^\beta \cdot \omega = \omega^{\beta+1} \leq \omega^\alpha$ **ASSURDO!**

Sia $\omega^{\alpha_1} \cdot n_1 + \dots + \omega^{\alpha_k} \cdot n_k = \omega^{\beta_1} \cdot m_1 + \dots + \omega^{\beta_k} \cdot m_k =: \beta$.

$\beta < \alpha \Rightarrow \beta + 1 < \alpha$

$\exists j = \min \{ i \mid \alpha_i \neq \beta_i \} \Rightarrow \forall i < j, \alpha_i = \beta_i$. Mostriamo che $\forall i < j, m_i = n_i$.

$m_1 = n_1$: per assurdo $m_1 \neq n_1$, allora $\omega^{\alpha_1} \cdot n_1 > \omega^{\beta_1} \cdot m_1$. Per il lemma:

$$\omega^{\alpha_1} \cdot n_1 + \dots + \omega^{\alpha_k} \cdot n_k > \omega^{\alpha_1} \cdot n_1 + \omega^{\alpha_1} \cdot m_1 + \dots + \omega^{\alpha_k} \cdot m_k \Rightarrow \alpha > \beta \text{ ASSURDO!}$$

Sia $i < j, m_i = n_i \quad \forall i < s < j \Rightarrow m_s = n_s$: infatti per assurdo $m_s \neq n_s, m_s > n_s$. Come prima

$$\omega^{\alpha_s} \cdot m_s + \dots + \omega^{\alpha_k} \cdot n_k > \omega^{\beta_s} \cdot m_s + \dots + \omega^{\alpha_k} \cdot m_k \Rightarrow \alpha > \beta \text{ ASSURDO!}$$

$$\Rightarrow m_i = n_i \quad \forall i = 1, \dots, j$$

⊛ Altro foglio

⊗ Fine dimostrazione dell'unicità della forma normale di Cantor.

$\alpha_j \neq \beta_j$. Suppongo $\alpha_j > \beta_j$

$$\Rightarrow \omega^{\alpha_j} > \omega^{\beta_j} \cdot \omega_j + \dots + \omega^{\beta_t} \cdot \omega_t$$

prop.

$$\Rightarrow \omega^{\alpha_j} \cdot n_j + \dots + \omega^{\alpha_k} \cdot n_k > \omega^{\beta_j} \cdot \omega_j + \dots + \omega^{\beta_t} \cdot \omega_t \Rightarrow \alpha > \beta.$$

↑
le prime parti
sono uguali

ASSURDO!

⇒ Tutti gli esponenti sono uguali (e in egual numero).

Suppongo $\exists i$ t.c. $\omega_i \neq n_i$. Sia $j = \min\{i \mid \omega_i \neq n_i\}$

Sia $\omega_j > n_j$. ⇒ Abbiccare

$$\omega^{\delta_1} \cdot n_1 + \dots + \omega^{\delta_j} \cdot n_j + \dots + \omega^{\delta_k} \cdot n_k = \omega^{\delta_1} \cdot m_1 + \dots + \omega^{\delta_k} \cdot m_k$$

$$\text{Sia } n_j > m_j \Rightarrow \omega^{\delta_j} \cdot n_j > \omega^{\delta_j} \cdot m_j \stackrel{?}{\Rightarrow} \omega^{\delta_j} \cdot n_j > \omega^{\delta_j} \cdot \omega_j + \dots + \omega^{\delta_k} \cdot m_k.$$

$$\text{Per assurdo, } \omega^{\delta_j} \cdot \omega_j + \dots + \omega^{\delta_k} \cdot m_k$$

$$\geq \omega^{\delta_j} \cdot n_j = \omega^{\delta_j} (m_j + t) =$$

$$\uparrow$$

$$n_j = m_j + t$$

$$t > 0$$

$$= \omega^{\delta_j} \cdot m_j + \omega^{\delta_j} \cdot t > \omega^{\delta_j} \cdot m_j + \omega^{\delta_j} > \omega^{\delta_j} \cdot \omega_j + \omega^{\delta_{j+1}} \cdot \omega_{j+1} + \dots + \omega^{\delta_k} \cdot m_k$$

$$\cdot t > 0$$

Per la proposizione,

$$\omega^{\delta_j} > \omega^{\delta_{j+1}} \cdot m_{j+1} + \dots + \omega^{\delta_k} \cdot m_k$$

$$\Rightarrow \alpha > \beta \quad \text{ASSURDO!}$$





ESPONENZIAMENTO di ORDINALI

$$\left\{ \begin{aligned} \alpha^0 &= 1 \\ \alpha^{\beta+1} &= \alpha^\beta \cdot \alpha \\ \alpha^\lambda &= \bigcup_{\gamma < \lambda} \alpha^\gamma \end{aligned} \right.$$

Def: $\text{Exp}(\alpha, \beta) = \{ f: \beta \rightarrow \alpha \mid \text{supp}(f) \text{ \u00e9 finito} \}$ dove $\text{supp}(f) = \{ \xi \mid f(\xi) \neq 0 \}$

Oss: $|\text{Exp}(\omega, \omega)| = \aleph_0$.

Oss: Non riesco a mettere un'ordine su $\{ f: \omega \rightarrow \omega \}$, perch\u00e9 se ho lo potrei mettere anche su \mathbb{R} (tramite la biiezione con $\{ f: \omega \rightarrow \omega \}$) ma cio\u00f2 non \u00e9 possibile.

Con gli ordinali:

$|\omega| = \aleph_0$ $|\omega^\omega| = \aleph_0$ perch\u00e9 $\omega^\omega = \bigcup_{n < \omega} \omega^n$ (unione numerabile di numerabili).

$\aleph_0 + \aleph_0 = \aleph_0$ (somma tra cardinali)

$\omega + \omega \neq \omega$ (somma ordinale)

Oss: Anche $|\epsilon_0| = \aleph_0$.

\u2192 sembra che con gli ordinali non si riesce a uscire dal numerabile... (vedremo!) \u2192 hi, noy e minu.

Se $\text{Exp}(\alpha, \beta)$ si pu\u00f2 mettere un'ordine ci\u00f2 si dice ORDINE della MASSIMA DIFFERENZA:

$$f <_1 g \iff f(\xi) < g(\xi) \quad \text{dove} \quad \xi = \max \{ \eta \mid f(\eta) \neq g(\eta) \}$$

\u2191 questo insieme \u00e9 finito perch\u00e9 f, g sono p.o. nulle.

Si pu\u00f2 anche considerare ORDINE della MINIMA DIFFERENZA:

$$f <_2 g \iff f(\eta) < g(\eta) \quad \text{dove} \quad \eta = \min \{ \alpha \mid f(\alpha) \neq g(\alpha) \}$$

Oss. (verificare!):

(1) $(\text{Exp}(\alpha, \beta), <_1)$ \u00e9 un insieme bene ordinato.

(2) $(\text{Exp}(\alpha, \beta), <_2)$ \u00e9 un insieme ordinato ma non bene ordinato. (in generale)

Teorema: $\alpha^\beta \simeq (\text{Exp}(\alpha, \beta), <_1)$

Dim: Base:

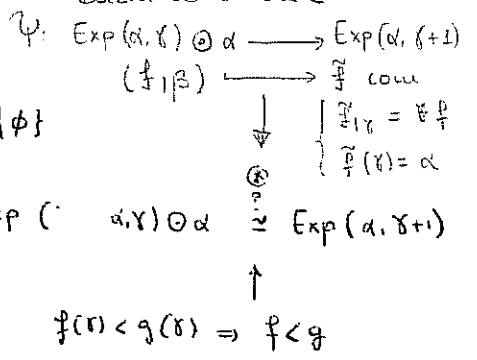
$\beta = 0 \quad \text{Exp}(\alpha, 0) = \{ \emptyset \} \implies \alpha^0 = 1 \simeq \{ \emptyset \}$

Successione:

$\beta = \gamma + 1 \quad \alpha^{\gamma+1} = \alpha^\gamma \cdot \alpha \simeq \alpha^\gamma \otimes \alpha \simeq \text{Exp}(\alpha, \gamma) \otimes \alpha$

\u2191 Torione
mec. \u2191 hp. ind.

Basta considerare

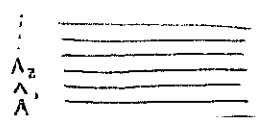


$\text{Exp}(\alpha, \gamma+1) \simeq \bigcup_{\xi < \alpha} \Lambda_\xi$ con $\Lambda_\xi = \{ f \in \text{Exp}(\alpha, \gamma+1) \mid f(\xi) = \xi \}$ disgiunti

$\implies \Lambda_0 < \Lambda_1 < \dots$

cio\u00e8 $\xi < \xi' < \alpha \implies \forall f \in \Lambda_\xi, \forall g \in \Lambda_{\xi'}, f < g$

Notiamo che ogni $\Lambda_\xi \simeq \text{Exp}(\alpha, \gamma)$



$\Rightarrow \text{Exp}(\alpha, \gamma + 1) \cong \text{Exp}(\alpha, \gamma) \circ \alpha \quad \checkmark$

Caso limite: fare per esercizio \rightarrow si usa sempre l'unicità degli isomorfismi tra ordinali e si fa l'unicità

CARDINALI come ORDINALI INIZIALI

Oss: Per gli insiemi finiti, gli ordinali sono come i cardinali

$\aleph_0 = \omega$ = il più piccolo ordinale numerabile e non finito.

$\omega + 1$ è numerabile ma $\omega + 1 > \omega$.

Def: Un cardinale K è un ordinale iniziale cioè con la seguente proprietà:

$\forall \gamma < K \Rightarrow |\gamma| \neq |K|$

esempio: $\omega + 1$ non è cardinale poiché $\omega < \omega + 1$ e $|\omega| = |\omega + 1|$

Nessun $\omega^2, \omega^\omega, \omega^{\omega^\omega}$ sono cardinali poiché $|\omega^2| = |\omega^\omega| = |\omega^{\omega^\omega}| = \aleph_0$.

obbiettivo dimostrare che esiste un cardinale ω_1 t.c. $|\omega_1| > \aleph_0$

$\omega_1 \rightarrow$ operazioni ordinali

$\aleph_1 \rightarrow$ operazioni cardinali.

Prop: Se K è un cardinale infinito $\Rightarrow K$ è limite.

Esistono ordinali limite che non sono cardinali.

ω_1 : A infinito $\Rightarrow |A| = |A \cup \{*\}| \Rightarrow K$ non può essere successore.
 ω_1 è limite ma non ordinale

□

atto1: Esistono ordinali non numerabili.

Dim: Bene ordinato \mathbb{R} . Sia $\gamma \cong \mathbb{R}$. $\Rightarrow |\gamma| = |\mathbb{R}| = \mathfrak{c}$. $\Rightarrow \gamma$ è ordinale non numerabile. senza A.C.

atto2: Esistono cardinali non numerabili.

Dim: $|\mathbb{R}| = \min \{ \gamma \mid |\gamma| = |\mathbb{R}| \} = \mathfrak{c} \Rightarrow \mathfrak{c}$ è iniziale $\Rightarrow \mathfrak{c}$ è cardinale.

Def: $\omega_1 = \min \{ \gamma \mid |\gamma| > \aleph_0 \} = \aleph_1$ (esiste!)
 $\emptyset \leftarrow \mathfrak{c} \in \{ \gamma \mid |\gamma| > \aleph_0 \}$

vediamo che esistono senza A.C.

Def: un ordinale α è cofinito

op: Dato un ordinale α , esiste il minimo cardinale $K > |\alpha|$ tale che

$|\alpha| = \min \{ \gamma \mid |\gamma| = |\alpha| \}$ l'unico ordinale iniziale equipotente a α .

esempio: Considero ω ; Considero l'insieme di HARTOGS di ω

$H(\omega) = \{ \alpha \mid |\alpha| \leq |\omega| \} = \{ \alpha \mid \exists \gamma: \alpha \rightarrow \omega \text{ iniettiva} \}$ Come faccio a dire che è un insieme?

Facciamo appello agli assiomi dati.

Lemma: $H(\omega)$ è un insieme.

Dim: Sia $\Gamma = \{(A, <) \mid (A, <) \text{ buon ordine, } A \subseteq \omega\} \subseteq \mathcal{P}(N) \times \mathcal{P}(N \times N)$

$\Rightarrow \Gamma = \{(A, <) \in \mathcal{P}(N) \times \mathcal{P}(N \times N) \mid (A, <) \text{ è buon ordine}\} \Rightarrow \Gamma$ esiste per l'assioma di separazione.

(esiste ω , esiste $\omega \times \omega$, esistono le parti di un insieme).

$\forall (A, <) \in \Gamma, \exists!$ α ordinale t.c. $\alpha \simeq (A, <)$ (non serve A.c. \rightarrow lo abbiamo dimostrato l'altra volta).

$\Rightarrow F: (A, <) \mapsto \alpha$ è una funzione classe, cioè esiste una formula funzionale Φ .

$$\Phi((A, <), \alpha)$$

\rightarrow Non è detto che sia un insieme ma si comporta come una funzione.

$\Rightarrow H(\omega) = F(\Gamma)$. Infatti:

$\exists: (A, <) \in \Gamma \Rightarrow$ l'unico ordinale a cui isomorfo è ordinale.

$\exists: \text{Se } \alpha \text{ è un ordinale numerabile, prendo una bijezione } \varphi: N \rightarrow \alpha \text{ e posso } n < m \Rightarrow \varphi(n) \in \varphi(m)$

$$\Rightarrow \Gamma \ni (N, <) \simeq \alpha$$

$\Rightarrow F(\Gamma)$ è un insieme per l'assioma di rimpiazzamento.

Se il dominio di una formula funzionale è un insieme, allora anche l'immagine è un insieme. \square

$H(\omega)$ è ordinale, poiché è un insieme di ordinali transitivo.

Infatti: $\alpha \in \beta \in H(\omega)$

$$\Rightarrow \alpha \in \beta \Rightarrow \alpha \subset \beta \Rightarrow |\alpha| \leq |\beta| \Rightarrow \alpha \in H(\omega)$$

$H(\omega)$ è un cardinale.

Per assurdo $\exists \gamma \in H(\omega)$ t.c. $|\gamma| = |H(\omega)|$

$$\text{Ma } \gamma \in H(\omega) \Rightarrow |\gamma| \leq |\omega| \Rightarrow |\gamma| = |H(\omega)| \leq |\omega| \Rightarrow H(\omega) \in H(\omega) \text{ ASSURDO!}$$

poiché $H(\omega)$ è ordinale.

$\Rightarrow H(\omega) = \omega$, è il più piccolo ordinale non numerabile.

Sei ordinali numerabili sono \aleph_1

$$\aleph_0 < \aleph_1 \leq \aleph_1$$

$\aleph_1 = |\mathcal{P}(N)|$ se vale l'hp del continuo.

Poi costruiamo $\aleph_2, \aleph_3, \dots, \aleph_\omega$

si può dimostrare che $C \neq \aleph_\omega$.

Sequenza degli Alephs.

α ordinale. Diciamo insieme di Hartogs di α

$$H(\alpha) = \{ \beta \text{ ordinale} \mid |\beta| \leq |\alpha| \}$$

Abbiamo dimostrato che $H(\alpha)$ è un insieme, ed è il più piccolo ordinale k t.c. $|k| > |\alpha|$.

$$w_1 = H(w)$$

Per induzione transfinita, definiamo gli Alephs:

$$\begin{cases} N_0 = \omega \\ N_{\alpha+1} = H(N_\alpha) = \{ \beta \text{ ordinale} \mid |\beta| \leq |N_\alpha| \} \\ N_\lambda = \bigcup_{\alpha < \lambda} N_\alpha \text{ se } \lambda \text{ è limite} \end{cases}$$

Teorema: Ogni insieme (bene ordinabile) ^{infinito} è equipotente ad un Aleph.

Unica crescente di cardinali è un cardinale

Dimostriamo che N_λ è cardinale se λ è limite.

N_λ è l'unica crescente di cardinali poiché $N_\alpha \in N_{\alpha+1}$ (si verifica per induzione \rightarrow funz. r. es.)

Se $\delta < N_\lambda \Rightarrow \exists \gamma < \lambda$ t.c. $\delta \in N_\gamma \Rightarrow |\delta| < N_\gamma \leq |N_\lambda| \Rightarrow N_\lambda$ è cardinale.

Dimostrazione (del teorema).

Passo 1: Se A è bene ordinabile, sia $<$ un bic. ordinamento su A . $\Rightarrow \exists!$ ordinale α t.c. $\alpha \approx (A, <)$
 In particolare \exists ordinale α t.c. $|\alpha| = |A|$. (usando A.c.)

Passo 2: Prendo $K = \min \{ \beta \mid |\beta| = |A| \}$
 $\neq \emptyset$ \leftarrow una classe di ordinali non vuota ha minimo.
 \uparrow ogni insieme è bene ordinabile

Passo 3: $\Rightarrow K$ è cardinale, per minimalità.

Passo 4: Basta dimostrare che ogni cardinale infinito è un Aleph.

Notiamo che $\forall K$ cardinale, $K \geq \omega$

$$K \leq N_{|K|} \quad (\text{per induzione transfinita} \rightarrow \text{mostrare per esercizio})$$

Oss. esistono cardinali k t.c. $k = N_k$.

Quindi possiamo prendere

$$\alpha = \min \{ \beta \mid k < N_\beta \}$$

$\Rightarrow \alpha$ è successore. Altrimenti, $\neq \emptyset \leftarrow \{ k+1 \in \{ \beta \mid k < N_\beta \} \}$ poiché $k \leq N_k < N_{k+1}$

$\alpha = \lambda$ -limite $\Rightarrow k < N_\lambda = \bigcup_{\gamma < \lambda} N_\gamma \Rightarrow \exists \gamma$ t.c. $k < N_\gamma$ contro la minimalità di α .

$\Rightarrow \exists \beta$ t.c. $\alpha = \beta+1$

$$N_\beta \leq k < N_{\beta+1} \Rightarrow k = N_\beta$$

Per assurdo $N_\beta < k < N_{\beta+1} = H(N_\beta) = \{ \gamma \mid |\gamma| \leq |N_\beta| \}$

$$\Rightarrow k < N_{\beta+1} \Rightarrow k \in N_{\beta+1} \Rightarrow |k| \leq |N_\beta| \leq |k| \Rightarrow k = N_\beta$$

\uparrow
 $N_\beta < k$

Esercizio: $\forall \alpha, \exists k > \alpha$ t.c. $\aleph_k = k$.

Dim:
$$\begin{cases} k_0 = \aleph_0 \\ k_1 = \aleph_{\omega} = \aleph_{\aleph_0} \\ k_{n+1} = \aleph_{\aleph_{k_n}} \end{cases}$$

↑ un'uniche crescente di cardinali è un'cardinale

Sia $k = \bigcup_n k_n$ è cardinale poiché un'uniche crescente di ordinali.

Mostro che $\aleph_k = k$.

def se k è limite. Ma cioè ovvio, poiché k è un'cardinale ^{infinito} che è un'ordinale limite.

$$k = \bigcup_n k_n = \bigcup_n k_{n+1} = \bigcup_n \aleph_{k_n} = \bigcup_{k < k} \aleph_k = \aleph_k$$

$k_{n+1} = \aleph_{k_n}$ $k = \sup k_n$

Quindi per α generico considero la stessa costruzione:

$$\begin{cases} k_0 = \aleph_\alpha \\ k_{n+1} = \aleph_{k_n} \end{cases} \Rightarrow k = \bigcup_n k_n \text{ è t.c. } k = \aleph_k \text{ e } k > \aleph_\alpha \geq \alpha. \quad \square$$

Attenzione! se $\alpha = \aleph_\alpha \Rightarrow k_1 = k_0 \rightarrow$ la successione è costante.

Quindi considero:

$$\begin{cases} k_0 = \aleph_{k_1} \\ k_{n+1} = \aleph_{k_n} \end{cases} \quad \checkmark$$

Teorema: ~~cardinale infinito~~ $k \neq k \cdot k$ A infinito $\Rightarrow |A \times A| = |A|$

Oss: questo teorema è equivalente all'assioma di scelta.

Lo dimostreremo.

Condizio: se k, v sono cardinali infiniti. $\Rightarrow k+v = k \cdot v = \max\{k, v\}$

Operazioni Cardinali

Dimostrazione: $\aleph = \max\{k, v\}$

$$\Rightarrow \aleph \leq k+v \leq \aleph + \aleph = \aleph \cdot 2 \leq k \cdot v \leq \aleph \cdot \aleph = \aleph \rightarrow \text{valgono tutte le uguaglianze.}$$

\aleph è infinito

$\aleph \cdot 2 = k \cdot 2 \leq k \cdot v$ (se $\aleph = k$)
 $\aleph \cdot 2 = v \cdot 2 = v \cdot k$ (se $\aleph = v$)

↑ $2 \leq v$

↑ $\aleph \cdot k, v$ infiniti

Def: (Somme infinite di cardinali) $\langle k_i | i \in I \rangle$ cardinali, $I \neq \emptyset$

$$\sum_{i \in I} k_i = \left| \bigcup_{i \in I} A_i \right| \quad \text{con } |A_i| = k_i \forall i, A_i \text{ disgi.}$$

esercizio: $\sum_{\alpha < \omega_1} \aleph_{\omega + \alpha} = ?$

Prop:
$$\sum_{i \in I} k_i = \max \left\{ \sup_{i \in I} k_i, |I| \right\}, I \neq \emptyset$$

Dim: $\forall i \in I, k_i \leq \sum_{i \in I} k_i$

$$\Rightarrow \sup_{i \in I} k_i \leq \sum_{i \in I} k_i. \text{ Inoltre:}$$

$$|I| = \sum_{i \in I} 1 \leq \sum_{i \in I} k_i$$

$$\Rightarrow \max \left\{ \sup_{i \in I} k_i, |I| \right\} \leq \sum_{i \in I} k_i \leq \sum_{i \in I} \tilde{k} = \tilde{k} \cdot |I| = \max \{ \tilde{k}, |I| \}$$

\uparrow $\tilde{k} = \sup_{i \in I} k_i$ \uparrow *teorema*

Esercizio. $\sum_{n \in \mathbb{N}} \sum_{w \in \mathbb{Z}}$

$$\sum_{\alpha < w_1} N_{\alpha+w} = \max \left\{ \sup_{\alpha < w_1} N_{\alpha+w}, |W_1| \right\} \rightsquigarrow \text{devo calcolare } \sup_{\alpha < w_1} N_{\alpha+w}$$

$$\sup_{\alpha < w_1} (w+\alpha) = \sup_{\alpha < w_1} \alpha = w_1 \Rightarrow \sup_{\alpha < w_1} N_{\alpha+w} = N_{w_1} \Rightarrow \sum_{\alpha < w_1} N_{\alpha+w} = N_{w_1}$$

$\Rightarrow \beta < w_1, \alpha < w_1 \Rightarrow \beta + \alpha < w_1$ Dim. $\alpha < w_1, \beta < w_1$ sommo $\Rightarrow (\alpha + \beta)$ è numerabile
 $\Rightarrow w + \alpha < w_1$ $\Rightarrow \beta + \alpha < w_1$

$\circ \alpha \geq w^2 \Rightarrow w + \alpha = \alpha$ Dim. $\alpha = w^2 \cdot \xi + \rho$
 $\Rightarrow w + \alpha = \underbrace{w + (w^2 \cdot \xi)}_{w^2 \cdot \xi} + \rho = w^2 \cdot \xi + \rho$
 $= w \underbrace{(1 + w \cdot \xi)}_{\in w \cdot \xi} + \rho = w^2 \cdot \xi + \rho$

Risultato generale:

$$\alpha < w^\gamma \Rightarrow \alpha + w^\gamma = w^\gamma \quad (\text{dimostrare per es.})$$

Esercizio: A ordinato.

$$A \simeq w \Leftrightarrow \forall X \text{ infinito, } X \text{ non ha massimo.}$$

Esercizio.

Trovare un insieme di numeri reali isomorfo a w^2 . (come ordine)

E con w^w ?



ORDINALI INIZIALI

ω iniziale.

$\omega + \omega$ non iniziale.

BERNARDINI

13-05

Possiamo identificare i cardinali di Von Neumann = ordinali iniziali.

Teorema: $\forall X$ insieme, $\exists!$ α ordinale iniziale con X può essere messo in biiezione. Chiamiamo $|X| = \alpha$.

Dimostrazione.

Per il lemma di Zermelo, X si può beneordinare. Con $\alpha <$

$\Rightarrow \exists!$ α ordinale t.c. $(X, <) \cong (\alpha, \in)$ Si dice $\alpha = \text{tipo}(X, <)$ tipo d'ordine.

$\Rightarrow X$ è in biiezione con α .

Considero il minimo ordinale β in biiezione con X . $\Rightarrow \beta$ è iniziale \square

$(\exists$ poiché la classe $\{\beta \mid |\beta| = |X|\} \neq \emptyset$)

\Rightarrow Possiamo identificare gli ordinali iniziali con i cardinali.

Oss: ω^ω è numerabile (espressione di ordinali)

$|\mathbb{N}| = \aleph_0$. Identificando i cardinali con gli ordinali iniziali, otteniamo che $\aleph_0 = \omega$

Ma $\aleph_0^{\aleph_0} \neq \omega^\omega$
 \uparrow esponen. cardinali \uparrow esponenziazione di ordinali.

$\aleph_0^{\aleph_0}$ pensato come ordinale, chissà quanto è!

Oss: $\forall \alpha \in ON, \exists \kappa$ cardinale t.c. $\alpha < \kappa$.

Basta scegliere $\kappa = \text{card}(P(\alpha))$. Oppure

$$H(\alpha) = \{\beta \mid |\beta| \leq |\alpha|\} = \min \{\beta \mid |\beta| > |\alpha|\}$$

Abbiamo dimostrato che $H(\alpha)$ è cardinale e $\alpha < H(\alpha)$

Oss: $H(\alpha) \in |P(\alpha)|$

Osserviamo che $P(\alpha)$ è una definizione più semplice di $H(\alpha)$ ma richiede l'assioma della scelta, perché per dim. il teo. \uparrow deve bene ordinare $P(\alpha)$ e per farlo mi serve A.C.

$$H(\alpha) = \min \{\beta \mid |\beta| > |\alpha|\}$$

~~Mostro che $H(\alpha) = \min \{\beta \mid |\beta| > |\alpha|\}$~~

Sia α ordinale. Sia $\alpha^+ = \min \{\beta \mid |\beta| > |\alpha|\}$.

$$\Rightarrow \boxed{\alpha < \alpha^+ \leq P(\alpha)} \quad \alpha^+ = H(\alpha)$$

Anche senza la funzione di Hartogs, posso dim. l'esistenza di α^+ poiché:

$$\Gamma = \{\text{ordinali} \mid |\beta| > |\alpha|\} \neq \emptyset \text{ poiché}$$

$$P(\alpha) \in \Gamma$$

\Rightarrow esiste il minimo \square

Oss: Sia $\alpha \in ON, \Rightarrow |\alpha| \leq \alpha$ ($|\alpha|$ = minimo ordinale in biiezione con α)

\rightsquigarrow I cardinali sono stati identificati con una sotto-classe degli ordinali

\Rightarrow Anche per i cardinali possiamo fare induzione.

$\aleph_0 \aleph_0$: posso applicare il principio di induzione e il principio del minimo ai cardinali transfiniti

Funzione Aleph

$\aleph : \text{ON} \rightarrow$ cardinali infiniti, definita per ricorsione:

$$\begin{cases} \aleph_0 = \omega \\ \aleph_{\alpha+1} = (\aleph_\alpha)^+ = H(\aleph_\alpha) \\ \aleph_\lambda = \sup_{\gamma < \lambda} \aleph_\gamma \quad \text{se } \lambda \text{ è limite} \end{cases}$$

Sul sup bisogna stare attenti: abbiamo verificato che l'unione fatta sui cardinali e sugli ordinali è uguale e \aleph_λ è cardinale.

Oss: \aleph è suriettiva.

Oss: Abbiamo definito le induzioni transfinita su insiemi ben ordinati (non su classi ben ordinate)

In questo caso si procede così: si definisce

$\aleph|_{\text{ON} \leq \gamma} \Rightarrow$ non dipende dalla scelta di γ (verificare x es.)

Trucco ↓

Se voglio definire $\aleph(\omega_\alpha)$, scelgo un $\beta > \alpha$ e definisco $\aleph|_{\text{ON} \leq \beta}$ per ricorsione transfinita.

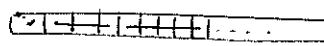
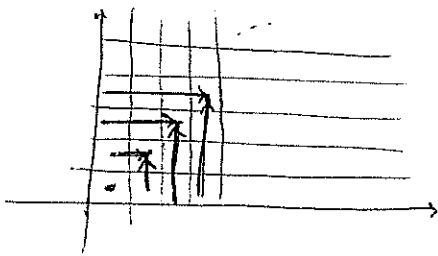
Teorema: X infinito $\Rightarrow |X \times X| = |X|$

$\forall k$ cardinale infinito $k \cdot k = k$.

$\forall \theta, \aleph_0 \cdot \aleph_\theta = \aleph_\theta$.

Dim: Già sappiamo $\aleph_0 \cdot \aleph_0 = \aleph_0$ c.c.c.c.

Se ~~dimostrato~~ nello stesso modo. Per \aleph_0 .



← non si procede per diagonali ma per quadrati.

30 maggio → scritto + orali.
17 maggio → orali + scritto (c sequenze)
1° luglio → orali + scritto (c sequenze)

Ordino $k \cdot k$ con un ordine \prec così fatto (ordine a cornici)

$(x, y) \prec (x', y') \iff \begin{cases} \bullet \max(x, y) < \max(x', y') \\ \text{oppure} \\ \bullet \max(x, y) = \max(x', y') \wedge x < x' \\ \bullet \max(x, y) = \max(x', y') \wedge x = x' \wedge y < y' \end{cases}$ ← due elementi hanno lo stesso max \Rightarrow sono sulla stessa cornice

\prec è un ordine su $k \cdot k$.

Dico che $(k \times k, \prec) \simeq (k, \epsilon)$ (oss: è più facile trovare isom. di ordine che bi-gen. cui poiché il minimo deve andare nel minimo).

Dobbiamo utilizzare che k è ordinale iniziale.

Dobbiamo dim. che $(k \times k, \prec)$ è un buon ordine.

ss: $(k \times k, \prec_{lex})$ è buon ordine ma non è isom. a (k, ϵ) (è più grande)

① \langle è un buon ordine su $k \times k$.

• Prende $\{ (a_n, b_n) \}$ succ. e c. inf. \rightarrow prima e poi si stabilizzano i massimi (poiché sono su k che è un buon ordine); poi si stabilizza la prima dis. e per forza.

Oppure:

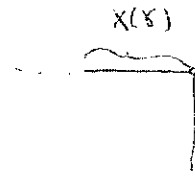
Sia $X \subset k \times k$ $X \neq \emptyset$. Sia $\bar{X} = \min \{ \gamma \mid \exists (x, y) \in X \text{ t.c. } \max(x, y) = \gamma \}$

Sia $X(\bar{\gamma}) = \{ (x, y) \in X \mid \min(x, y) = \bar{\gamma} \}$.

Sia $\bar{x} = \min \{ x \mid \exists y \text{ t.c. } (x, y) \in X(\bar{\gamma}) \}$

Sia $\bar{y} = \min \{ y \mid (\bar{x}, y) \in X(\bar{\gamma}) \}$.

$\Rightarrow (\bar{x}, \bar{y}) = \min X$



\Rightarrow Posso applicare il teorema di confrontabilità dei buoni ordini: uno è isomorfo a un segmento iniziale dell'altro.

Lemma: $J \subset (k \times k, \langle)$ J proprio

$\Rightarrow \exists \alpha < k$ t.c. $J \subset \alpha \times \alpha$

Dim: J segm. iniz. proprio $\Rightarrow \exists (x, y)$ t.c. $(x, y) \notin J$

$\alpha = \max(x, y) + 1$ (ci vuole +1 poiché

$\alpha \times \alpha = \{ (u, v) \mid u < \alpha, v < \alpha \}$

$\rightarrow \alpha < k$ poiché k è ordinale

limitato $\Rightarrow \max(x, y) < k$

$\Rightarrow |\alpha| < k$ poiché \downarrow
 k è iniziale \downarrow $\max(x, y) + 1 < k$

Sia $(u, v) \in J$. $(x, y) \notin J \Rightarrow (u, v) \langle (x, y)$

$\Rightarrow \max(u, v) \langle \max(x, y) < \max(x, y) + 1 = \alpha \Rightarrow (u, v) \in \alpha \times \alpha$

□

Vogliamo mostrare che $|k \times k| = |k|$.

I cardinali sono ordinati \Rightarrow posso fare iniziali sui cardinali.

Posso supporre $|\alpha \times \alpha| = |\alpha| \quad \forall \alpha < k, \forall \alpha \geq \omega$, cioè:

Suppongo che k sia il minimo controesempio al nostro teorema.

$\Rightarrow \forall \alpha \quad \omega \leq \alpha < k, |\alpha \times \alpha| = |\alpha|$

Se $\alpha < k \Rightarrow |\alpha| \leq \alpha < k = |k| \Rightarrow |\alpha \times \alpha| = |\alpha|$
 \uparrow k è iniziale

$\Rightarrow |J| \leq |\alpha \times \alpha| = |\alpha| < k. \Rightarrow$ i segmenti iniziali di un cardinale hanno card. strett. inf. al cardinale.

Suppongo che k sia isomorfo ad un segmento proprio di $k \times k$. ASSURDO!

Perché i segm. propri di $k \times k$ hanno card. $< k$.

$\Rightarrow (k \times k, \varepsilon)$ è isomorfo ad un segmento iniziale di $k. \Rightarrow |k \times k| \leq |k|$

Ovviamente $|k| \leq |k \times k| \Rightarrow |k \times k| = |k|$

\uparrow
 $\phi: k \rightarrow k \times k$ è iniettiva. Cantor
 \uparrow Bernstein.
 $\delta \mapsto (\delta, 0)$

Oss: $(k \times k, \varepsilon) \not\cong (k, \langle)$ poiché i segmenti iniziali di k sono hanno cardinalità $< k$ poiché k è ordinale iniziale

COFINALITÀ

$$|\mathbb{R}| = |\mathcal{P}(\mathbb{N})| = |\{f \mid f: \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{Z}\}| \doteq 2^{\aleph_0} \downarrow > \aleph_0$$

2^{\aleph_0} quanto è maggiore di \aleph_0 ?

Sicuramente $2^{\aleph_0} \geq \aleph_1 > \aleph_0$
 $\quad \quad \quad \underbrace{\quad}_{(\aleph_0)^+}$

Teorema: $2^{\aleph_0} \neq \aleph_{\aleph_0}$

Tuttavia non riusciamo a dire se sia maggiore o minore.
 Facciamo più avanti: la dimostrazione.

Def: $(A, <_A) \xrightarrow{f} (B, <_B)$ è cofinale $\Leftrightarrow \forall b \in B, \exists a \in A$ t.c. $f(a) \geq b$.
 cioè f è illimitata.

cf($B, <_B$) = $\min \{ \alpha \in \text{ON} \mid \exists f, (\alpha, \epsilon) \rightarrow (B, <_B) \text{ cofinali} \}$. cofinalità di B

Esempio $\text{cf}(\mathbb{R}, <) = \omega$ id: $\omega \rightarrow \mathbb{R}$ è cofinale.
 $n \mapsto n$

$\text{cf}(\aleph_1, \epsilon) = ???$ Dimostriamo che $\text{cf}(\aleph_1, \epsilon) \neq \omega$, ma $\text{cf}(\aleph_1, \epsilon) = 2^{\aleph_0}$

$\text{cf}(\aleph_{\omega}) = \omega$ tramite $f: \omega \rightarrow \aleph_{\omega}$
 $n \mapsto \aleph_n$

$\Rightarrow 2^{\aleph_0} \neq \aleph_{\omega}$.

Def: α ordinale. $\Rightarrow \text{cf}(\alpha) = \text{cf}(\alpha, \epsilon) = \min \{ \beta \mid f: \beta \rightarrow \alpha \text{ cofinali} \}$.

Esempio: $\text{cf}(\omega + \omega) = \omega$ $f: \omega \rightarrow \omega + \omega \Rightarrow \text{cf}(\omega + \omega) \leq \omega$
 $n \mapsto \omega + n$

$\text{cf}(\omega + \omega) \not\leq \omega \Rightarrow \text{cf}(\omega + \omega) = \omega$

iss: $(X, <)$ ha un massimo $\Leftrightarrow \text{cf}(X, <) = 1 = \{0\}$.

(\Rightarrow) quando 0 nel massimo

(\Leftarrow) $f(0)$ è il massimo.

$(X, <)$ non ha massimo $\Leftrightarrow \text{cf}(X, <) \geq \omega$

Se $\text{cf}(X, <)$ fosse finito, avremmo un massimo.

Nella successione degli Aleph non sappiamo collocare 2^{\aleph_α}
Sappiamo solo che $2^{\aleph_\alpha} \geq \aleph_\alpha$ e quindi $2^{\aleph_\alpha} \geq \aleph_{\alpha+1}$

Definiamo la SUCCESSIONE di BETH:

$$\left\{ \begin{array}{l} \mathcal{J}_0 = \aleph_0 \\ \mathcal{J}_{\alpha+1} = 2^{\mathcal{J}_\alpha} \\ \mathcal{J}_\lambda = \sup_{\alpha < \lambda} \mathcal{J}_\alpha \end{array} \right. \Rightarrow \begin{array}{l} \aleph_0 = \mathcal{J}_0 \\ \aleph_1 \leq \mathcal{J}_1 = 2^{\aleph_0} \\ \aleph_2 \leq \mathcal{J}_2 = 2^{2^{\aleph_0}} \\ \vdots \\ \aleph_\alpha \leq \mathcal{J}_\alpha \end{array}$$

Tuttavia la successione di Beth lascia dei buchi, a differenza della successione degli Aleph.

Oss: $\exists \alpha$ t.c. $\aleph_\alpha = \alpha$ e $\exists \beta$ t.c. $\mathcal{J}_\beta = \beta$

Esercizio: $\forall \alpha, \alpha \leq \aleph_\alpha$

Dim: Procediamo per induzione transfinita su α .

$\bullet 0 \leq \aleph_0 \quad \checkmark$

$\bullet \alpha + 1 \leq \aleph_{\alpha+1} \leq \aleph_{\alpha+1} \quad \checkmark$
 \uparrow
 h.p. ind.

$\bullet \lambda$ è limite $\Rightarrow \alpha = \sup_{\alpha < \lambda} \alpha \leq \sup_{\alpha < \lambda} \aleph_\alpha \stackrel{\text{def.}}{=} \aleph_\lambda$
 \uparrow
 h.p. ind. $\alpha < \lambda \Rightarrow \alpha \leq \aleph_\alpha$ □

In generale:

Teorema: $f: ON \rightarrow ON$ una funzione classe crescente e continua

(cioè $\alpha \leq \beta \Rightarrow f(\alpha) \leq f(\beta)$, $f(\sup_{i \in I} \alpha_i) = \sup_{i \in I} f(\alpha_i)$)

$\Rightarrow \exists \alpha$ t.c. $f(\alpha) = \alpha$ p.to fisso.

Oss: $f: \alpha \mapsto \aleph_\alpha$ è continua e crescente.
 $f: \alpha \mapsto \mathcal{J}_\alpha$ è continua e crescente. $\} \Rightarrow$ hanno p.t. fissi.

Dimostrazione:

Considero la successione così definita.

$$\left\{ \begin{array}{l} \alpha_0 = \gamma \\ \alpha_{n+1} = f(\alpha_n) \\ \alpha_\omega = \sup_{n \in \mathbb{N}} \alpha_n \end{array} \right.$$

\Rightarrow i p.t. fissi sono arbitrariamente grandi.

Mostriamo che α_ω è p.to fisso per f .

$f(\alpha_\omega) = f(\sup_{n \in \mathbb{N}} \alpha_n) \stackrel{f \text{ continua}}{=} \sup_{n \in \mathbb{N}} f(\alpha_n) = \sup_{n \in \mathbb{N}} \alpha_{n+1} \stackrel{\text{crescenza di } f}{=} \alpha_\omega$ □

Abbiamo visto la forma normale di Cantor:

$$\forall \alpha_0, \exists \alpha_1 > \alpha_2 > \dots > \alpha_k \quad \exists n_1, \dots, n_k \in \omega \setminus \{0\} \text{ t.c.} \quad \alpha = \omega^{\alpha_1} \cdot n_1 + \dots + \omega^{\alpha_k} \cdot n_k$$

che possiamo considerare la rappresentazione in base ω degli ordinali.

Oss: $\exists \alpha \text{ t.c. } \omega^\alpha = \alpha$

Segue infatti dal teorema, essendo $f(\alpha) = \omega^\alpha$ continua e crescente.

Il p.to fisso si costruisce definendo la successione a partire da ω .

Si ottiene $\alpha_\omega =: \epsilon_0 = \sup \{ \omega, \omega^\omega, \dots \}$. Allora:

$$\omega^{\epsilon_0} = \epsilon_0 \quad \text{e} \quad |\epsilon_0| = \aleph_0.$$

$\alpha \in \beta$
 $\Rightarrow \exists \gamma \text{ t.c. } \beta = \alpha + \gamma$
 $\Rightarrow \omega^\alpha \cdot 1 < \omega^\alpha \cdot \omega^\gamma = \omega^{\alpha+\gamma} = \omega^\beta$
 $\Rightarrow f \text{ \u00e9 crescente}$
 Per definizione, se λ \u00e9 limite,
 $\omega^\lambda = \sup_{\beta < \lambda} \omega^\beta \Rightarrow f \text{ \u00e9 continua}$

Esercizio: Quali sono i tipi d'ordine dei sottoinsiemi bene ordinati di $(\mathbb{R}, <_{\mathbb{R}})$?

Per esempio: $\omega + \omega$ \u00e9 il tipo d'ordine di $\{1 - \frac{1}{n}, 2 - \frac{1}{n} \mid n \in \mathbb{N}\}$ (tramite $\phi: 1 - \frac{1}{n} \mapsto n$
 $2 - \frac{1}{n} \mapsto \omega + n$)

$\omega \cdot \omega$ \u00e9 il tipo d'ordine di $\{k - \frac{1}{n} \mid k, n \in \mathbb{N}\}$

Se vogliamo fare ω^3 prendiamo l'insieme di $\omega \cdot \omega$ e lo schiacciamo in $[0, 1]$; ne prendiamo un altro e lo schiaccio in $[1, 2], \dots$. Otteniamo

$$\omega^2 + \omega^2 + \dots = \sup_{n < \omega} \omega^2 \cdot n = \omega^3 \quad \left\{ \begin{array}{l} \uparrow \\ \text{da esplicitazione per bene} \\ \downarrow \end{array} \right.$$

Per fare ω^ω prendiamo ω^n e lo comprimiamo in $[n-1, n] \forall n$ (comprimendo e traslando)

Oss: $A \subseteq \mathbb{R}$ bene ordinato (con l'ordine indotto da \mathbb{R}) $\Rightarrow \text{ot}(A) < \omega_1$.

In fatti essendo A bene ordinato (supponiamo, per semplicit\u00e0 senza minimo), allora ogni p.to $a \in A$ ha un successore $a' \in A$: si ha

$$[a, a'] \cap A = \{a\} \quad \text{e} \quad a_1, a_2 \Rightarrow [a_1, a'_1] \cap [a_2, a'_2] = \emptyset$$

\Rightarrow Posso definire $f: A \rightarrow \mathbb{Q}$ $f(a) = \text{razionale in } [a, a')$

Oss: Posso definire f per senza usare A.C. posso per esempio enumerare \mathbb{Q} e prendere il minimo per questa enumerazione in ciascun intervallo.

$$\Rightarrow f \text{ \u00e9 } \dots \Rightarrow |A| \leq \aleph_0 \Rightarrow \text{ot}(A) < \omega_1$$

Teorema: Sia $(A, <_A)$ un ordine totale numerabile. $\Rightarrow \exists f: A \rightarrow \mathbb{R}$ isomorfismo d'ordine tra $(A, <_A)$ e $(\text{Im } f, <_{\mathbb{R}})$
 anzi $\exists f: A \rightarrow \mathbb{Q}$ isomorfismo d'ordine tra $(A, <_A)$ e $(\text{Im } f, <_{\mathbb{R}})$

La dimostrazione non \u00e9 banale e la rimandiamo.

Torniamo alla cofinalit\u00e0:

$$\text{cf}(\omega + \omega) = \omega$$

$$\text{cf}(\omega + 1) = 1 \quad (\text{poich\u00e9 } \text{cf}(\alpha) = 1 \Leftrightarrow \alpha \text{ ha massimo: il massimo di } \omega + 1 \text{ \u00e9 } \omega)$$

$$\text{cf}(\aleph_\omega) = \omega \quad (f: \omega \rightarrow \aleph_\omega)$$

$$cf(\aleph_w) = \omega \quad \left(\begin{array}{l} f: \omega \rightarrow \aleph_w \\ n \mapsto \aleph_n \end{array} \right)$$

Domanda: \exists ordinaeli con cofinalità maggiore di ω ?

Oss: $f: \alpha \rightarrow \beta$ cofinale. $\Rightarrow cf(\beta) \leq \alpha$.

Esercizio: $f: \alpha \rightarrow \beta$ cofinale. $g: \beta \rightarrow \gamma$ cofinale. $\stackrel{?}{\Rightarrow} g \circ f$ è cofinale?

Dim: In generale no:

$$\begin{array}{l} f: \omega \rightarrow \omega \\ n \mapsto 2n \end{array} \quad \begin{array}{l} g: \omega \rightarrow \omega \\ g(n) = \begin{cases} 0 & \text{se } n \text{ è pari} \\ n & \text{se } n \text{ è dispari} \end{cases} \end{array}$$

f, g sono cofinali, ma $g \circ f \equiv 0$.

Esercizio: $\left. \begin{array}{l} f: \alpha \rightarrow \beta \text{ cofinale e (crescente)} \\ g: \beta \rightarrow \gamma \text{ cofinale e crescente} \end{array} \right\} \Rightarrow g \circ f \text{ è cofinale (e crescente)}$.

Oss: Basta che sia g crescente.

Dim: $x \leq y \Rightarrow f(x) \leq f(y)$
 $a \leq b \Rightarrow g(a) \leq g(b)$

Sia $0 < c \in \gamma$. $\Rightarrow \exists b \in \beta$ t.c. $g(b) \geq c$.
 \uparrow
 g è cofinale

f è cofinale $\Rightarrow \exists a \in \alpha$ t.c. $f(a) \geq b \Rightarrow g(f(a)) \geq g(b) \geq c$.
 \uparrow
 g è crescente

$\Rightarrow g \circ f$ è cofinale □

Esercizio: $f: \alpha \rightarrow \beta$ cofinale. $\Rightarrow \exists g: \alpha \rightarrow \beta$ crescente.

Dim: In generale no!

$f: \omega+1 \rightarrow \omega$ biunivoca (\Rightarrow quindi cofinale): esiste poiché $|\omega+1| = |\omega|$

Oss: Una funzione biunivoca è necessariamente cofinale.

$\exists g: \omega+1 \rightarrow \omega$ cofinale e crescente. Vediamo l'assurdo:

• Metodo 1: $g(\omega) = n \in \omega$.

g è cofinale $\Rightarrow \exists m \in \omega+1$ t.c. $g(m) = n+1$

$m \neq \omega \Rightarrow m < \omega$

ma $g(m) > g(\omega) \Rightarrow g$ non è crescente.

• Metodo 2: $\exists g: \omega+1 \rightarrow \omega$ cofinale e crescente. $\exists h: 1 \rightarrow \omega+1$ cofinale.

$\Rightarrow g \circ h: 1 \rightarrow \omega$ è cofinale $\Rightarrow cf(\omega) = 1 \Rightarrow \omega$ ha massimo ASSURDO!

Teorema: $\forall \beta, \exists f: cf(\beta) \rightarrow \beta$ cofinale e crescente.

Dim.

OSS: $\beta = \alpha + 1$ è successorio allora il teorema è banale: infatti $cf(\beta) = 1$ poiché α è il massimo di β .

$$\Rightarrow f: 1 \rightarrow \beta \quad \text{è cofinale e crescente.}$$

$$0 \rightarrow \alpha$$

↑
 la cofinalità dei successori è sempre 1.

Sia β limite. Sia $g: cf(\beta) \rightarrow \beta$ cofinale. (esiste per def. di cofinalità).

Definiamo f per ricorsione: per il teorema di ricorsione, è ben definita $f: cf(\beta) \rightarrow ON$

$$\forall \eta < cf(\beta), \quad f(\eta) = \max \left\{ g(\eta), \sup_{\xi < \eta} (f(\xi) + 1) \right\}$$

$\Rightarrow f$ è cofinale. Infatti: Sia $\theta \in \beta \Rightarrow \exists \eta$ t.c. $g(\eta) \geq \theta \Rightarrow f(\eta) \geq g(\eta) \geq \theta$.

Inoltre $\forall \alpha, f \subseteq \beta$, cioè:

$$\eta < cf(\beta) \rightarrow f(\eta) < \beta.$$

Per assurdo $\exists \eta < cf(\beta)$ t.c. $f(\eta) < \beta$. Sia η il minimo di tali cardinali.

$$\Rightarrow \forall \xi < \eta, f(\xi) < \beta \Rightarrow f(\xi) + 1 < \beta \quad (\text{poiché } \beta \text{ è limite}).$$

$$\Rightarrow \sup_{\xi < \eta} (f(\xi) + 1) < \beta. \quad \text{Deve mostrare che vale la disuguaglianza stretta.}$$

Per assurdo $\sup_{\xi < \eta} (f(\xi) + 1) = \beta \Rightarrow \phi: \eta \rightarrow \beta$ sarebbe cofinale.

$$\xi \mapsto f(\xi) + 1$$

Infatti, $\forall \gamma \in \beta, \exists \xi < \eta$ t.c. $f(\xi) + 1 > \gamma$ poiché $\beta = \sup_{\xi < \eta} (f(\xi) + 1)$, cioè ϕ è cofinale.

$$\Rightarrow cf(\beta) \leq \eta < cf(\beta) \quad \text{ASSURDO!}$$

$$\Rightarrow \sup_{\xi < \eta} (f(\xi) + 1) < \beta \Rightarrow f(\eta) < \beta.$$

$$\uparrow$$

$$g(\eta) < \beta$$

$$\Rightarrow \psi: cf(\beta) \rightarrow \beta \quad \text{cofinale e crescente} \quad \square$$

OSS: $\sup_{\xi \in \eta} \alpha_\xi = \gamma \Rightarrow cf(\gamma) \leq \eta$ Infatti: $\Phi: \eta \rightarrow \gamma$ è cofinale per definizione di limite $\xi \mapsto \alpha_\xi \Rightarrow cf(\gamma) \leq \eta \quad \square$

Teorema: $cf(\aleph_1) = \aleph_1, \quad cf(\aleph_{\alpha+1}) = \aleph_{\alpha+1}$

Def: Un cardinale che coincide con la propria cofinalità si dice REGOLARE.

OSS: Dal teorema segue che i cardinali successivi sono regolari.

Oss: I cardinali limitati possono essere o no regolari.

Esempio:

~~esempio~~ $\text{cf}(\aleph_\omega) = \omega \neq \aleph_\omega \Rightarrow \aleph_\omega$ non è regolare.

Se invece $\alpha = \aleph_\alpha \Rightarrow \alpha$ è regolare (poiché $\text{cf}(\aleph_\alpha) = \alpha = \aleph_\alpha$)

Oss: $\forall \alpha \in \text{ON}$, $\text{cf}(\alpha)$ è un cardinale regolare, cioè $\boxed{\text{cf}(\text{cf}(\alpha)) = \text{cf}(\alpha)}$

Dim. $\left[\begin{array}{l} \text{cf}(\alpha) \text{ è un cardinale.} \\ \text{Per assurdo } \exists \kappa < \text{cf}(\alpha), \exists f: \kappa \rightarrow \alpha \text{ biunivoca. In particolare } f \text{ è cofinale.} \\ \Rightarrow \text{cf}(\text{cf}(\alpha)) \leq \kappa. \end{array} \right]$

Sia $g: \text{cf}(\alpha) \rightarrow \alpha$ cofinale e $h: \text{cf}(\text{cf}(\alpha)) \rightarrow \text{cf}(\alpha)$ cofinale.

Posso assumere g e h crescenti per il lemma.

$\Rightarrow g \circ h$ è cofinale e crescente

$$g \circ h: \text{cf}(\text{cf}(\alpha)) \rightarrow \alpha$$

$$\Rightarrow \text{cf}(\alpha) \leq \text{cf}(\text{cf}(\alpha))$$

Sia $\text{id}: \text{cf}(\alpha) \rightarrow \text{cf}(\alpha) \Rightarrow$ è cofinale.

$$\Rightarrow \text{cf}(\text{cf}(\alpha)) \leq \text{cf}(\alpha)$$

$$\left. \begin{array}{l} \Rightarrow \text{cf}(\text{cf}(\alpha)) \leq \text{cf}(\alpha) \\ \Rightarrow \text{cf}(\alpha) \leq \text{cf}(\text{cf}(\alpha)) \end{array} \right\} \Rightarrow \text{cf}(\text{cf}(\alpha)) = \text{cf}(\alpha) \quad \square$$

Oss: $\left. \begin{array}{l} \text{id}: \alpha \rightarrow \alpha \\ \text{cofinale} \end{array} \right\} \Rightarrow \underline{\text{cf}(\alpha) \leq \alpha} \quad \forall \alpha.$



Prop. $(A, <)$ insieme ^{buone} ordinato e numerabile $\Rightarrow A$ è denso ed è un sottoinsieme di \mathbb{R} .

DINASSO
18-05

La proposizione è un corollario di un risultato più generale.

Teorema (di Cantor): $(A, <)$ ordine totale numerabile $\Rightarrow \exists (A, <) \hookrightarrow \mathbb{R}$ è immergibile in \mathbb{R} .

Dim. A numerabile \Rightarrow lo enumero $A = \{a_1, \dots\} = \{a_n\}_{n \in \mathbb{N}}$. Posso utilizzare l'induzione su \mathbb{N} per dimostrare che $\exists \varphi_n: \{a_0, \dots, a_n\} \rightarrow [-n, n] \cap \mathbb{Q}$ t.c. $\varphi_{n+1}|_{\{a_0, \dots, a_{n-1}\}} = \varphi_n$

$n=0$: $a_0 \mapsto 0$

$a_1 \mapsto \begin{cases} -1 & \text{se } a_1 < a_0 \\ 1 & \text{se } a_1 > a_0 \end{cases}$

$a_2 \mapsto \begin{cases} 2 \\ -2 \\ \frac{\varphi_1(a_0) + \varphi_1(a_1)}{2} \end{cases}$

$a_2 > a_0, a_2 > a_1$

$a_2 < a_0, a_2 < a_1$

$a_0 < a_2 < a_1$ o $a_1 < a_2 < a_0$

cioè a_2 è compreso tra a_1 e a_0

$\varphi_2(a_2) \in [-2, 2]$

$n > 0$: passo induttivo.

$a_{n+1} \mapsto \begin{cases} n+1 \\ -n-1 \\ \frac{\varphi_n(a_i) + \varphi_n(a_j)}{2} \end{cases}$

o $a_{n+1} > a_n, \dots, a_0$

o $a_{n+1} < a_n, \dots, a_0$

o $\exists i, j \leq n$ t.c. $a_i < a_{n+1} < a_j$, in modo che tra a_i e a_{n+1} e tra a_{n+1} e a_j non ci sia nessun altro a_k con $k \leq n$.

Oss: In questo modo mantengo l'ordine.

$\Rightarrow \varphi$ è definita su ogni n (per induzione).

φ continua φ usiamo.

① illimitatezza di \mathbb{Q} .

② densità di \mathbb{Q} .

\hookrightarrow questo dimostrazione va bene per qualsiasi insieme che sia illimitato e denso.

Teorema: Due ordini numerabili densi senza massimo e minimo sono isomorfi (a \mathbb{Q}).

Dim: $(A, <) \hookrightarrow (B, <)$

$(B, <) \hookrightarrow (A, <)$

$\} \stackrel{?}{\Rightarrow} \exists (A, <) \cong (B, <)$

\uparrow
da dimostrare \hookrightarrow Abbiamo bisogno di BACK- & -FORTH

Prendo un elemento di A e lo butto in B . poi ne prendo uno di B e lo butto in A ...

\hookrightarrow In questo modo la funzione che costruisco è iniettiva.

$A = \{a_n\}$

$B = \{b_n\}$

$a_0 \mapsto b_j$

con b_j un qualsiasi elemento di B .

$b_0 \mapsto \begin{cases} < \\ > \end{cases}$

se $b_0 < b_1$, a_i dove $a_i < a_0$

o $b_0 > b_1$

\leftarrow
ci lo posso scegliere e
verificare

senza utiliz. A.C., posso scegliere (se $b_0 < b_1$)

$$i = \min \{k \mid a_k > a_0\} \in \mathbb{Q}$$

e porre $\psi(b_i) = a_i$

↑ esiste poiché l'insieme è senza massimo

~~E' meglio usare il...~~

Per ipotesi induttiva, suppongo di aver definito

$$\begin{array}{ccc} a_0 \longleftrightarrow ? & & b_0 \longleftrightarrow ? \\ \vdots & & \vdots \\ a_n \longleftrightarrow ? & & b_n \longleftrightarrow ? \end{array}$$

Considero a_{n+1} .

Se a_{n+1} è già stato sistemato, cioè $a_{n+1} = \psi(b_i)$ $i \leq n$, allora non facciamo nulla.

Altrimenti definisco $\psi(a_{n+1})$ come prima: per esempio descrivendo il passo 4:

$$\begin{array}{ccc} a_0 \longrightarrow b_7 & & b_0 \longrightarrow a_4 \\ a_1 \longrightarrow b_{13} & & b_1 \longrightarrow a_{12} \\ a_2 \longrightarrow b_8 & & b_2 \longrightarrow a_3 \\ a_3 \longrightarrow b_{17} & & b_3 \longrightarrow a_7 \end{array}$$

Definisco $\psi(a_4)$. Quando lo posiziono di a_4 rispetto a $a_0, a_1, a_2, a_3, a_4, a_6, a_7$ (1) → non faccio nulla.

Quando b_4 . Quando lo posiziono di b_4 rispetto a $b_0, b_1, b_2, b_3, b_7, b_{13}, b_8, b_{17}$

Se b_4 è più grande di tutti lo mando nel a_i che sia più grande di tutti a_i .

PASSO INDUTTIVO: Suppongo di aver già definito, $\psi(a_i), \psi^{-1}(b_i) \forall i=0, \dots, n$.

Considero a_{n+1} : se $a_{n+1} \in \{a_0, \dots, a_n, \psi^{-1}(b_0), \dots, \psi^{-1}(b_n)\}$.

$$\Rightarrow a_{n+1} = \psi^{-1}(b_i) \Rightarrow \psi(a_{n+1}) = b_i$$

altrimenti, come nel teorema precedente, cerco l'intervallo determinato da $\Gamma = \{a_0, \dots, a_n, \psi^{-1}(b_0), \dots, \psi^{-1}(b_n)\}$ con a_{n+1} in tale intervallo.

$$a_{n+1} \in (\delta, \beta) \quad \delta, \beta \in \Gamma \\ \Rightarrow \exists b_k \text{ t.c. } \psi(\delta) < b_k < \psi(\beta) \text{ e definisco } \psi(a_{n+1}) = b_k$$

Analogamente con b_{n+1}

□

Esercizio: Sono equivalenti:

$$\beta + \gamma < \alpha \Rightarrow \beta + \delta < \alpha$$

$$\beta < \alpha \Rightarrow \beta + d = \alpha$$

Esercizio:

$$\alpha + \beta = \beta \Leftrightarrow \beta \geq \alpha \cdot \omega$$

Si: con ω funzione.

$$\exists \delta \text{ t.c. } d = \omega^\delta$$

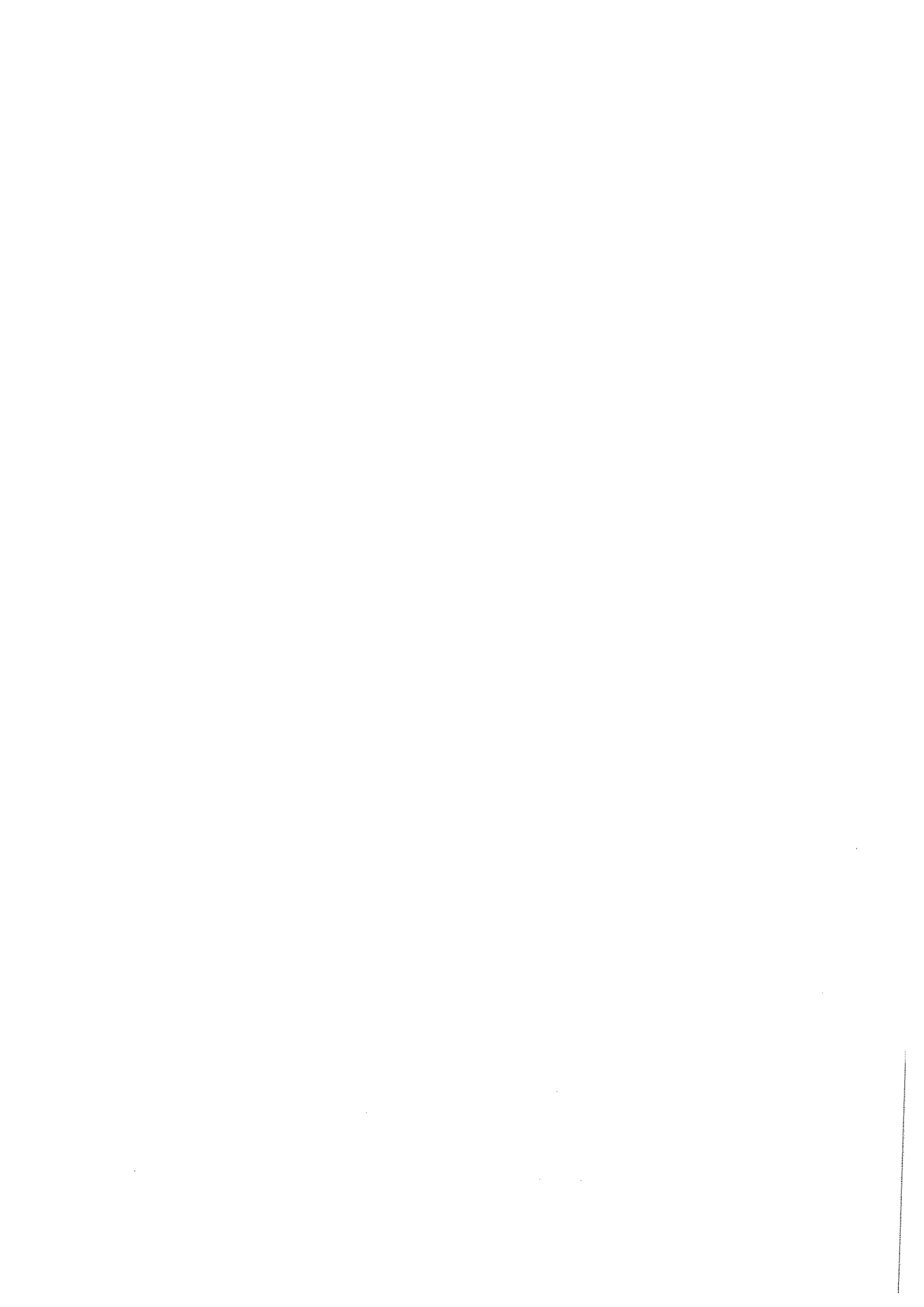
Dim: (2) \Rightarrow (1): $\beta, \gamma < \alpha \Rightarrow \beta + \gamma < \beta + \alpha \stackrel{(2)}{=} \alpha$

(1) \Rightarrow (3): Per assurdo, $\exists \xi$ t.c. $\omega^\xi < \alpha < \omega^{\xi+1}$ (scelta ragionevole! $\Gamma = \{ \xi \mid \omega^\xi > \alpha \}$
 \Rightarrow il minimo di Γ è successore)

$\Rightarrow \exists n$ t.c. $\omega^\xi \cdot n < \alpha \leq \omega^\xi (n+1)$

$\omega^\xi \cdot n + \omega^\xi = \omega^\xi (n+1) \geq \alpha$ ASSURDO!
 $\quad \quad \quad \uparrow \quad \quad \quad \uparrow$
 $\quad \quad \quad \alpha \quad \quad \quad \alpha$

(3) \Rightarrow (2): $\beta \leq \omega^\delta \Rightarrow \exists \gamma < \delta$ t.c. $\omega^\gamma \leq \beta < \omega^{\delta+1}$ (finire per esercizio).



Oss: $cf(\beta) = 1 \Leftrightarrow \beta$ è ordinale successivo.

Oss: $\beta = \gamma + 1 \Leftrightarrow \text{un} \beta = \gamma$.

Teorema: $\forall \beta, \exists f: cf(\beta) \rightarrow \beta$ \mathbb{Z} - \mathbb{Q} crescente e cofinale.

Def: β è regolare se $cf(\beta) = \beta$.

Esempio: ω è regolare, $\omega + \omega = \omega$ ($cf(\omega + \omega) = \omega$).

Oss: $f: \alpha \rightarrow \beta \Rightarrow f$ cofinale.

Proprietà Oss: $f: \alpha \rightarrow \beta$ cof. $\Rightarrow cf(\beta) \leq \alpha$.

Corollario: $\forall \beta \in \mathbb{ON}, \exists f: |\beta| \rightarrow \beta$ biunivoca $\Rightarrow f$ è cofinale
 $\Rightarrow cf(\beta) \leq |\beta|$.

Esempio: $cf(\aleph_\omega) = \omega$ ma $\aleph_\omega > \omega \Rightarrow cf(\aleph_\omega) < |\aleph_\omega|$

$$cf(\beta) \leq |\beta| \leq \beta.$$

Oss: Se β è cardinale (e $\neq 1$) regolare $\Rightarrow cf(\beta) = |\beta| = \beta \Rightarrow \beta$ è cardinale.

Oss: α è limite $\Rightarrow cf(\aleph_\alpha) = cf(\aleph_\alpha)$

Dim: $\aleph_\alpha \rightarrow cf$

Sia $f: cf(\aleph_\alpha) \rightarrow \aleph_\alpha$ crescente.

Sia $g: cf(\aleph_\alpha) \rightarrow \aleph_\alpha \Rightarrow g(i) = \aleph_{f(i)}$ è cofinale.

Esempio: $cf(\aleph_{\omega+\omega}) = cf(\omega + \omega) = \omega$

$$n \mapsto \omega + n \mapsto \aleph_{\omega+n}$$

~~Oss: $\aleph_\alpha \cdot \aleph_\beta = \aleph_{\max\{\alpha, \beta\}}$ crescente~~

Esercizio: Sotto quali condizioni α e β hanno lo stesso cofinalità.

Teorema: $\forall \alpha, \aleph_{\alpha+1}$ è regolare cioè $cf(\aleph_{\alpha+1}) = \aleph_{\alpha+1}$

Dim:

Oss: $cf(\beta) \leq \beta \forall \beta$.

Per assurdo, $\exists cf(\aleph_{\alpha+1}) < \aleph_{\alpha+1}$. Sia $f: \gamma \rightarrow \aleph_{\alpha+1}$ f cofinale e crescente.

$\sup_{i < \gamma} f(i) = \aleph_{\alpha+1}$ per definizione di cofinalità: $\aleph_{\alpha+1}$ è limite.

$$\sup_{i < \gamma} f(i) = \bigcup_{i < \gamma} f(i)$$

$$\Rightarrow \left| \bigcup_{i < \gamma} f(i) \right| \leq \sum_{i < \gamma} |f(i)| = |\gamma| \cdot \sup_{i < \gamma} |f(i)| \leq \aleph_\alpha \cdot \aleph_\alpha = \aleph_\alpha \text{ ASSURDO!}$$

$\aleph_{\alpha+1} \Rightarrow |\gamma| \leq |\aleph_\alpha|$

$\uparrow \left\{ \gamma < \aleph_{\alpha+1} \Rightarrow |\gamma| \leq |\aleph_\alpha| \right\}$

Teorema. $cf(2^k) > k$. $\forall k$ cardinale.

Oss: Sappiamo che $2^k > k$

Dim: Per assurdo, $cf(2^k) \leq k \Rightarrow \exists f: cf(2^k) \rightarrow 2^k$ cofinale

$$\Rightarrow \exists g: k \rightarrow 2^k \text{ cofinale.} \Rightarrow 2^k = \bigcup_{i \in k} g(i)$$

$\exists \alpha \rightarrow \beta$ cofinale $\} \Rightarrow \exists f: \gamma \rightarrow \beta$ cofinale (la estendo in modo arbitrario)
 $\gamma > \alpha$

Vogliamo applicare König,

$$2^k \leq 2^k / 2^k / 2^k / \dots$$

$$2^k = \left| \bigcup_{i \in k} g(i) \right| \leq \sum_{i \in k} \underbrace{|g(i)|}_{2^k} \leq \prod_{i \in k} 2^k = (2^k)^k = 2^{k \cdot k} = 2^k$$

↑ König

ASSURDO!

Oss. Non sappiamo se è regolare.

In particolare, scegliamo $k = \omega$, otteniamo $cf(2^{\aleph_0}) > \aleph_0$

Siccome $cf(\aleph_\omega) = \omega \Rightarrow 2^{\aleph_0} \neq \aleph_\omega \Rightarrow |\mathbb{R}| \neq \aleph_\omega$

ipotesi del continuo (di Cantor) (C.H.): $2^{\aleph_0} = \aleph_1$ (?)

Oss: $2^{\aleph_0} \geq \aleph_1 = \min \{ \aleph_\alpha \mid \aleph_\alpha > \aleph_0 \}$ e $2^{\aleph_0} > \aleph_0$

ipotesi generalizzata del continuo (G.C.H.) $2^k = k^+$

Gödel nel 1941 ha dimostrato che $ZFC \not\vdash \neg CH$

Cohen nel 1963 ha dimostrato che $ZFC \not\vdash CH$

\Rightarrow Dargli assicuri non deriva CH, la teoria di Zermelo fraentele è troppo debole per derivare l'ipotesi del continuo.

OSS: $CH \Rightarrow \forall X \subseteq \mathbb{R}$ infinito $|X| = \aleph_0$ o $|X| = \mathbb{R}$

Da CH, deriva che non ci sono cardinalità intermedie tra \aleph_0 e \aleph_1 :

se ci fosse $X \subseteq \mathbb{R}$ t.c. $|X| \neq \aleph_0$ e $|X| \neq \mathbb{R} \Rightarrow |X| = \aleph_1$.

In fatti se $|X| \leq |\mathbb{R}| \Rightarrow \exists f: X \rightarrow \mathbb{R}$ t.c. $|X| = \{ \cup \{ f \} \} \subset \mathbb{R}$.

OSS: Cantor ha dimostrato che se X è chiuso $\Rightarrow |X| = \aleph_0$ o $|X| = \mathbb{C}$.

Vale anche con i boreliani \rightarrow se c'è un esempio contro CH deve essere molto patologico.

OSS: $CH \Rightarrow 2^{\aleph_\alpha} = \aleph_{\alpha+1}$ ma in generale noi sappiamo che $2^{\aleph_\alpha} \geq \aleph_{\alpha+1}$

CARDINALE INACCESSIBILE

Def: K cardinale è inaccessibile se

- (1) $cf(K) = K$ (non si può raggiungere per unioni da sotto)
- (2) $\forall \gamma < K, \text{ cardinale} \Rightarrow 2^\gamma < K$.

Esempio: $K = \omega$ è inaccessibile.

Oss: $\exists FC \not\rightarrow \exists K > \omega$ inaccessibile

$\exists FC \not\rightarrow \neg \exists K > \omega$ inaccessibile.

GERARCHIA di VON NEUMANN

Def:
$$\begin{cases} V_0 = \emptyset \\ V_{\alpha+1} = P(V_\alpha) \\ V_\lambda = \bigcup_{\gamma < \lambda} V_\gamma \end{cases}$$

← Dobbiamo giustificare
 $\alpha \in ON \mapsto V_\alpha$ ~~non è~~
 è una funzione classe

↓ si fissa un β arbitrario.
 e si definisce per $\alpha < \beta$.

Sia $WF = \bigcup_{\alpha \in ON} V_\alpha$ well founded.

Esercizio: assioma di fondazione \Leftrightarrow $V = WF$ ($\forall x, \exists \alpha \text{ t.c. } x \in V_\alpha$)
 (1) $\alpha \in ON$

Def: $\rho(x) = \min \{ \alpha \in ON \mid x \in V_\alpha \Leftrightarrow x \in V_{\alpha+1} \}$ rango di x . $\rho(\emptyset) = 0 \rightarrow V_\alpha$

Esempio: $\rho(\emptyset) = 0$

	Cardinalità
$V_0 = \emptyset$	0
$V_1 = P(V_0) = \{ \emptyset \}$	1
$V_2 = \{ \emptyset, \{ \emptyset \} \}$	2
$V_3 = P(V_2) = \{ \{ \emptyset, \{ \emptyset \} \}, \emptyset, \{ \{ \emptyset \} \}, \{ \emptyset \} \}$	4
$V_4 = P(V_3)$	2 ⁴
$V_\omega = \bigcup_n V_n$	

Mostrare che $0 \in V_0, 0 \in V_1, 1 \in V_2, 2 \in V_3, 3 \in V_4, \dots, n \in V_{n+1}$ (per ind. su n)

esercizio: $V_0 \subset V_1 \subset V_2 \subset \dots \subset V_\omega$

esercizio: $w \subset W_w \Rightarrow w \in V_{w+1} \Rightarrow P(w) \in V_{w+2}$

esercizio: $\alpha < \beta \Rightarrow V_\alpha \subset V_\beta$ e $V_\alpha \in V_\beta$ (sono transitivi!)

$$\mathbb{Z} = \langle u, u \rangle_E \leftarrow u - u$$

$$\mathbb{Q} = \langle u, u \rangle_{E'} \leftarrow \frac{u}{u}$$

$$\mathbb{R} \subset \mathcal{P}(\mathbb{Q}) \text{ identificando } x \leftrightarrow \{y \in \mathbb{Q} \mid y < x\}.$$

$$\Rightarrow \mathbb{R} \in V_{\text{vint}}$$

Oss: Tutta la matematica sta in V_{vint}

& si ridefinisce insieme come un elemento di V_{vint} , allora tutti questi insiemi soddisfanno ZFC eccetto l'assioma di ricambiamento.

Esercizio: V_α è transitivo

Esercizio: $X \in Y \Leftrightarrow \rho(X) < \rho(Y)$ ~~per $\rho(X) \neq 1$~~ (ammesso che esista il rango)

Esercizio: $\rho(Y) = \sup \{ \rho(x) + 1 \mid x \in Y \}$ (per induzione)

Oss: assioma di fondazione \Rightarrow ogni insieme ha rango.

(1) Dim:

$$(\Leftarrow) \Rightarrow \forall x, \exists \alpha \text{ t.c. } x \in V_\alpha \text{ e } \alpha = \rho(x).$$

$$\Rightarrow \nexists x_1 \ni x_2 \ni \dots \text{ catene discendenti infinite.}$$

$$\text{Se no } \rho(x_1) > \rho(x_2) > \dots$$

Ma $x = \{x\}$ non può comparire nella gerarchia.

Esercizio: $|V_\alpha| = ?$