

# Fondamenti della Matematica

Per chi ha paura dell'infinito

AlpT (@freaknet.org)

<http://freaknet.org/alpt>

November 22, 2011

## Abstract

Questo testo e' una rielaborazione personale degli appunti presi durante il corso di Fondamenti della Matematica, tenuto dal Prof. Micale Biagio presso il dipartimento di Matematica, Catania, A.A. 2008/2009.

Saro' ben lieto di correggere ogni eventuale errore che mi comunicherai.

Buon lettura.

~ ~

Copyright ©2012 Andrea Lo Pumo aka AlpT <alpt@freaknet.org>. All rights reserved.

This document is free; you can redistribute it and/or modify it under the terms of the GNU General Public License as published by the Free Software Foundation; either version 2 of the License, or (at your option) any later version.

This document is distributed in the hope that it will be useful, but WITHOUT ANY WARRANTY; without even the implied warranty of MERCHANTABILITY or FITNESS FOR A PARTICULAR PURPOSE. See the GNU General Public License for more details.

You should have received a copy of the GNU General Public License along with this document; if not, write to the Free Software Foundation, Inc., 675 Mass Ave, Cambridge, MA 02139, USA.

# Contents

|          |                                           |           |
|----------|-------------------------------------------|-----------|
| <b>1</b> | <b>Introduzione</b>                       | <b>1</b>  |
| <b>2</b> | <b>Insiemi</b>                            | <b>1</b>  |
| <b>3</b> | <b>POSET ben ordinati</b>                 | <b>1</b>  |
| <b>4</b> | <b>Numeri ordinali</b>                    | <b>17</b> |
| 4.1      | Ordinali limite . . . . .                 | 26        |
| 4.2      | Ordinali e Insiemi Ben Ordinati . . . . . | 27        |
| 4.3      | Cardinali . . . . .                       | 31        |
| <b>5</b> | <b>Appendice A</b>                        | <b>38</b> |
| <b>6</b> | <b>*</b>                                  | <b>79</b> |

# 1 Introduzione

Questi appunti digitali fanno riferimento a i relativi appunti cartacei che sono stati acquisiti e inclusi nell'appendice.

Notazione: [QUA,OssX.Y.Z,pg.123] e' un riferimento alla proposizione OssX.Y.Z che trovate nell'appendice A, a pagina 123.

## 2 Insiemi

**Definition 2.1.** Sia  $M \neq \emptyset$  un insieme.

$\varphi$  e' una funzione di scelta  $\stackrel{\text{def}}{\Leftrightarrow} \varphi \in M^{\mathcal{P}(M)^*} \Leftrightarrow \varphi$  e' del tipo  $\varphi : \mathcal{P}(M)^* \longrightarrow M$  e inoltre  $\varphi(A) \in A$  dove  $\mathcal{P}(M)^* = \mathcal{P}(M) \setminus \{0\}$ .

## 3 POSET ben ordinati

**Definition 3.1.** Sia  $M \neq \emptyset$ . Diremo che  $(M, <)$  e' un insieme ben ordinato  $\stackrel{\text{def}}{\Leftrightarrow}$

$$B1. \forall a, b \in M \neg(a < b \wedge b < a)$$

$$B2. \forall \emptyset \neq A \subseteq M \exists a \in A \text{ tale che } (x \in A \setminus \{a\} \Rightarrow a < x)$$

L'elemento  $a$  e' unico e lo indichiamo con  $\min_{<} A$ .

Diremo che  $(M, \leq)$  e' un POSET ben ordinato  $\stackrel{\text{def}}{\Leftrightarrow} M$  e' un POSET e inoltre

$$\forall \emptyset \neq A \subseteq M \exists \min_{\leq} A \text{ dove } \min_{\leq} A = a \text{ tale che } a \in A, a \leq x \forall x \in A$$

**Proposition 3.2.** *Il minimo e' unico.*

**Proof:** Supponiamo per assurdo che  $a, b$  siano due minimi di  $A$ , allora per definizione si deve avere:

$$a \neq b, a, b \in A, a \text{ minimo} \Rightarrow a < b$$

$$a \neq b, a, b \in A, b \text{ minimo} \Rightarrow b < a$$

assurdo contro la B1. □

**Proposition 3.3.** *Sia  $(M, <)$  un insieme ben ordinato, allora*

$$0. a < b \Rightarrow a \neq b$$

$$1. \neg(a < a) \quad \forall a \in M$$

$$2. a, b, c \in M, (a < b \wedge b < c \Rightarrow a < c)$$

$$3. a, b \in M, (a \neq b \Rightarrow a < b \vee b < a)$$

**Proof:**

(1) Dim. 0., 1.

Segue direttamente dalla B1.

(2) Dim. 2.

Se per assurdo  $a = c$ , allora

$$a < b \wedge b < c \underbrace{\Leftrightarrow}_{a=c} a < b, b < a$$

assurdo contro B1. Quindi,

$$a \neq c, a < b, b < c \Rightarrow a, b, c \text{ distinti}$$

$$\{a, b, c\} \subseteq M \underbrace{\Rightarrow}_{B2} \exists \min_{<} \{a, b, c\}$$

$$a < b, b < c \Rightarrow \min_{<} \{a, b, c\} \neq b, c \Rightarrow \min_{<} = a \Rightarrow a < c$$

(3) Dim. 3.

$$a \neq b, \min_{<} \{a, b\} \text{ unico} \Rightarrow \Rightarrow \min_{<} \{a, b\} = a \vee \min_{<} \{a, b\} = b \Rightarrow a < b \vee b < a$$

□

**Proposition 3.4.** Dato un insieme ben ordinato  $(M, <)$ , la relazione

$$a \leq b \stackrel{\text{def}}{\Leftrightarrow} (a < b \vee a = b)$$

rende  $(M, \leq)$  un POSET ben ordinato.

Viceversa, dato il POSET  $(M, \leq)$  ben ordinato, la relazione

$$a < b \stackrel{\text{def}}{\Leftrightarrow} (a \leq b \wedge a \neq b)$$

rende  $(M, <)$  un insieme ben ordinato.

Per questo motivo possiamo ritenere equivalenti le due definizioni di buon ordinamento e da ora in poi non faremo più distinzione tra le due.

**Proof:**

(1)  $\Rightarrow$

1. Riflessiva  $a \leq a$ :

$$a = a \Rightarrow a \leq a$$

2. Antisimmetrica:

$$a \leq b \Leftrightarrow a < b \vee a = b$$

$$b \leq a \Leftrightarrow b < a \vee a = b$$

Se per assurdo  $a \neq b \Rightarrow a < b, b < a$  assurdo contro B1

quindi,  $a = b$

3. Transitiva:

$$a \leq b \leq c \Leftrightarrow (a < b \vee a = b), (b < c \vee b = c)$$

Se  $a = b \vee b = c$  e' chiaro che  $a \leq c$ , altrimenti:

$$a < b, b < c \Rightarrow a < c$$

[3.3,pg.1]

4.  $(M, \leq)$  e' ben ordinato: sia  $\emptyset \neq A \subseteq M$ , allora

$$\emptyset \neq A \subseteq M \underbrace{\Rightarrow}_{B2} \exists a = \min_{<} A \Rightarrow a < x \quad \forall x \in A \setminus \{a\} \Rightarrow a \leq x \quad \forall x \in A \Rightarrow a = \min A$$

(2)  $\Leftarrow$

1. B1: se per assurdo  $a < b \wedge b < a$ , si ha

$$a < b \Leftrightarrow (a \leq b \wedge a \neq b)$$

$$b < a \Leftrightarrow (b \leq a \wedge a \neq b)$$

$$\Rightarrow a = b \text{ assurdo contro } a \neq b$$

antisimmetrica

2. B2: sia  $\emptyset \neq A \subseteq M$

$(M, \leq)$  POSET ben ordinato  $\Rightarrow \exists a = \min_{\leq} A \Rightarrow a \leq x \ \forall x \in A \Rightarrow (a \leq x \wedge a \neq x) \ \forall x \in A \setminus \{a\} \Leftrightarrow a = \min_{<} A$   $\square$

**Definition 3.5.** Siano  $(M, <)$ ,  $(M', <')$  due insiemi con due relazioni binarie  $<, <'$ . Una funzione  $f : M \longrightarrow M'$  si dira' omomorfismo  $\Leftrightarrow$

$$\forall a, b \in M \ (a < b \Rightarrow f(a) <' f(b))$$

$f$  si dira' immersione se iniettiva, e isomorfismo se biettiva.

Se  $\exists f : M \longrightarrow M'$  isomorfismo, scriveremo  $M \simeq M'$

**Proposition 3.6.** Siano  $(M, <)$ ,  $(M', <)$  due insiemi ben ordinati<sup>1</sup>, allora

$$f : M \longrightarrow M' \text{ omomorfismo} \Rightarrow f \text{ immersione}$$

inoltre

$$f^{-1} : f(M) \longrightarrow M \text{ e' un isomorfismo}$$

**Proof:**  $f$  e' iniettiva:

$$a \neq b \xRightarrow{\text{[3.3,pg.1]}} a < b \vee b < a \Rightarrow f(a) < f(b) \vee f(b) < f(a) \Rightarrow f(a) \neq f(b)$$

Si ha:

$$f \text{ iniettiva} \Rightarrow f : M \longrightarrow f(M) \text{ biettiva} \Rightarrow \exists f^{-1} : f(M) \longrightarrow M$$

$f(a) < f(b) \Rightarrow f^{-1}f(a) < f^{-1}f(b) \Leftrightarrow a < b$ , infatti, se per assurdo  $\neg(a < b)$  si ha :

$$\neg(a < b) \xRightarrow{\text{[3.3,pg.1]}} a \geq b \Leftrightarrow a > b \vee a = b \Rightarrow f(a) > f(b) \vee f(a) = f(b) \text{ assurdo contro } f(a) < f(b)$$

$\square$

**Definition 3.7.** Sia  $(A, <)$  ben ordinato e  $\emptyset \neq B \subseteq A$ , allora

$$B \text{ e' un segmento di } A \xLeftrightarrow{\text{def}} \{a \in A \mid \exists b \in B : a < b\} \subseteq B \Leftrightarrow ((a < b \Rightarrow a \in B) \ \forall b \in B \ \forall a \in A)$$

Nota:  $\emptyset, A$  sono segmenti di  $A$ .

Sia  $a \in A$ , definiamo il seguente insieme:

$$A_a \stackrel{\text{def}}{=} \{x \in A \mid x < a\}$$

**Proposition 3.8.**

$$B \subset A \text{ segmento} \Rightarrow A \setminus B \subseteq \{ \text{maggioranti di } B \}$$

**Proof:**

$$B \subset A \Rightarrow A \setminus B \neq \emptyset \xRightarrow{\text{A ben ordinato}} \exists m = \min A \setminus B$$

Sia  $a \in A \setminus B$ . Se per assurdo  $\exists b \in B : b > a$ , allora

$$a < b \in B, B \text{ segmento} \Rightarrow a \in B \text{ assurdo contro } a \in A \setminus B$$

Quindi ogni elemento di  $A \setminus B$  e' un maggiorante per  $B$ .  $\square$

<sup>1</sup> $M, M'$  hanno due relazioni d'ordinamento non necessariamente uguali. Ma d'ora in avanti utilizzeremo lo stesso simbolo  $<$  per entrambe

**Proposition 3.9.**

1.  $A_a$  e' un segmento di  $A$
2.  $B \subset A$  e' un segmento  $\Rightarrow B = A_a$ , con  $a = \min A \setminus B$

**Proof:**

(1) 1.

Sia  $b \in A_a$  e  $x \in A : x < b$ . Dimostriamo che  $x \in A_a$

$$b \in A_a \Leftrightarrow b \in A, b < a$$

$$x < b < a \Rightarrow x < \underbrace{a}_{x \in A} \Rightarrow x \in A_a$$

(2) 2.

$B \subset A \Rightarrow A \setminus B \neq \emptyset \Rightarrow \exists a \in A \setminus B \xRightarrow{[3.8, pg.3]} a$  e' un maggiorante di  $B \Leftrightarrow a \geq b \quad \forall b \in B$  (0)

(2.1) Dim.  $B \subseteq A_a$

Sia  $x \in B$

(0)  $\Rightarrow x \leq a \xRightarrow{a \in A \setminus B, x \in B} x < a \xRightarrow{x \in B \subseteq A, \text{ def } A_a} x \in A_a$

(2.2) Dim.  $B \supseteq A_a$

Nella (0), come  $a$  possiamo scegliere  $a = \min A \setminus B$ , infatti:

$A \setminus B \neq \emptyset \xRightarrow{A \text{ b.o.}} \exists a = \min A \setminus B$

Quindi

$x \in A_a \Rightarrow x \in A, x < a = \min A \setminus B \Rightarrow x \in A \setminus (A \setminus B) = B$

□

**Proposition 3.10.**

$S, T$  segmenti di  $A \Rightarrow S \subseteq T \vee T \subseteq S$

**Proof:** Se  $S = A \vee T = A$  la tesi e' vera. Supponiamo che non sia cosi'.

$S \subset A$  segmento  $\xRightarrow{[3.9, pg.4]} S = A_a$

$T \subset A$  segmento  $\xRightarrow{[3.9, pg.4]} T = A_b$

$(A, <)$  ben ordinato  $\xRightarrow{[3.3, pg.1]} a = b \vee a < b \vee b < a \Rightarrow A_a = A_b \vee A_a \subseteq A_b \vee A_b \subseteq A_a$

□

**Proposition 3.11.**

$S_i \subseteq A$  segmento  $\forall i \in I \Rightarrow \bigcup_{i \in I} S_i, \bigcap_{i \in I} S_i$  segmenti di  $A$

**Proof:** Sia  $x \in \bigcap_{i \in I} S_i$  e sia  $a \in A : a < x$ ,

$$x \in \bigcap_{i \in I} S_i \Rightarrow x \in S_i \quad \forall i \in I$$

$S_i$  segmento

$a \in A, a < x$

$$\Rightarrow a \in S_i \quad \forall i \in I \Rightarrow a \in \bigcap_{i \in I} S_i$$

Sia  $x \in \bigcup_{i \in I} S_i$  e sia  $a \in A : a < x$ ,

$$x \in \bigcup_{i \in I} S_i \Rightarrow \exists i \in I : x \in S_i, S_i \text{ segmento}$$

$a \in A, a < x$

$$\Rightarrow a \in S_i \Rightarrow a \in \bigcup_{i \in I} S_i$$

quindi la definizione [3.7,pg.3] e' soddisfatta.  $\square$

**Proposition 3.12.** Siano  $(A, <)$ ,  $(A', <)$  ben ordinati,

$$\begin{cases} S, T \subseteq A \text{ segmenti} \\ f : S \longrightarrow A', g : T \longrightarrow A', \text{ omomorfismi} \\ f(S), g(T) \subseteq A' \text{ segmenti} \end{cases} \Rightarrow f|_{S \cap T} = g|_{S \cap T}$$

**Proof:**

$$S, T \text{ segmenti} \quad \underbrace{\Rightarrow}_{[3.10, \text{pg.4}]} S \subseteq T \vee S \supseteq T$$

Supponiamo  $S \subseteq T \Leftrightarrow S \cap T = S$  (0)

Supponiamo per assurdo che  $f|_{S \cap T} \neq g|_{S \cap T}$

$$f|_{S \cap T} \neq g|_{S \cap T} \Leftrightarrow M = \{x \in S \cap T \mid f(x) \neq g(x)\} \neq \emptyset$$

$$M \underbrace{=}_{(0)} \{x \in S \mid f(x) \neq g(x)\} \quad (1)$$

$$\emptyset \neq M \subseteq A \quad \underbrace{\Rightarrow}_{A \text{ b.o.}} \exists m = \min M \in M \subseteq S \quad (2)$$

$$m \in M \Rightarrow f(m) \neq g(m) \quad \underbrace{\Leftrightarrow}_{[3.3, \text{pg.1}]} f(m) < g(m) \vee g(m) < f(m)$$

Dimostriamo che in entrambi i casi troviamo un assurdo

CASE:  $f(m) < g(m)$

$$\begin{cases} f(m) < g(m) \in g(T) \\ g(T) \text{ segmento} \end{cases} \Rightarrow f(m) \in g(T) \Rightarrow \exists t \in T : g(t) = f(m) \quad (3)$$

$$g(t) = f(m) < g(m) \Rightarrow g(t) < g(m) \quad \underbrace{\Rightarrow}_{g \text{ omomorfismo, [3.6, pg.3]}} t < m \in S, S \text{ segmento} \Rightarrow t \in S \quad (4)$$

$$t \in S, t < m = \min M \subseteq S \Rightarrow t \in S \setminus M \Rightarrow f(t) = g(t) \underbrace{=}_{(3)} f(m) \Rightarrow f(t) = f(m) \Leftrightarrow$$

$$\underbrace{\Leftrightarrow}_{g \text{ omomorfismo, [3.6, pg.3]}} t = m \text{ assurdo contro } t < m$$

CASE:  $g(m) < f(m)$

E' analogo al caso precedente, con qualche lieve differenza:

$$\begin{aligned} & \begin{cases} g(m) < f(m) \in f(S) \\ f(S) \text{ segmento} \end{cases} \Rightarrow g(m) \in f(S) \Rightarrow \exists s \in S : f(s) = g(m) \quad (3)' \\ & f(s) = g(m) < f(m) \Rightarrow f(s) < f(m) \quad \underbrace{\Rightarrow}_{f \text{ omomorfismo, [3.6,pg.3]}} \quad s < m = \min M \subseteq S \Rightarrow s \in S \setminus M \Leftrightarrow g(s) = f(s) = \\ & \underbrace{=}_{(3)'} g(m) \Rightarrow s = m \text{ assurdo contro } s < m \end{aligned}$$

□

**Proposition 3.13.** *Sia  $(A, <)$  ben ordinato,*

$$\begin{cases} f : A \longrightarrow A \text{ omomorfismo} \\ f(A) \subseteq A \text{ segmento} \end{cases} \Rightarrow f = \text{id}_A$$

*Overo, l'unico omomorfismo da  $A$  in  $A$ , che porta  $A$  in un segmento di  $A$ , e' l'identita'.*

**Proof:** Basta applicare la [3.12,pg.5] utilizzando

$$S = T = A, g = \text{id}_A, A' = A$$

□

**Proposition 3.14.**

$$S \subseteq A \text{ segmento}, S \simeq A \Rightarrow S = A$$

**Proof:**

$$\begin{aligned} & S \simeq A \Rightarrow \exists f : S \longrightarrow A \text{ isomorfismo} \quad \underbrace{\Rightarrow}_{[3.6,pg.3]} \quad f^{-1} : A \longrightarrow S \text{ isomorfismo} \\ & \begin{cases} f^{-1}(A) = S \subseteq A \text{ segmento} \\ f^{-1} : A \longrightarrow S \subseteq A \end{cases} \quad \underbrace{\Rightarrow}_{[3.13,pg.6]} \quad f^{-1} = \text{id}_A \Rightarrow A = \text{id}_A(A) = f^{-1}(A) = S \Rightarrow S = A \end{aligned}$$

□

**Proposition 3.15.** *Siano  $(A, <)$ ,  $(A', <)$  insiemi ben ordinati,  $S_i \subseteq A$ ,  $S'_i \subseteq A'$  segmenti  $\forall i \in I$  e siano  $f_i : S_i \longrightarrow S'_i$  isomorfismi fra essi, allora*

$$f = \bigcup_{i \in I} f_i$$

*e' un omomorfismo.*

*Nota: la funzione  $f$  si puo' cosi' definire:*

$$\begin{aligned} & f : \bigcup S_i \longrightarrow \bigcup S'_i \\ & x \in S_i \mapsto f_i(x) \end{aligned}$$

*od anche:*

$$f|_{S_i} = f_i$$

**Proof:** Sia  $S = \bigcup S_i$ ,  $S' = \bigcup S'_i$ .  $S, S'$  sono ancora segmenti per la [3.11,pg.4]  
(1)  $f$  e' una funzione

Dobbiamo dimostrare che  $f$  e' ben posta, ovvero che  $x \in S_i \cap S_j \Rightarrow f_i(x) = f_j(x)$ .

$S_i, S_j$  segmenti

$f_i$  isomorfismo  $\Rightarrow f_i(S_i) = S'_i \subseteq A'$  segmento

$f_j$  isomorfismo  $\Rightarrow f_j(S_j) = S'_j \subseteq A'$  segmento

$$\underbrace{\Rightarrow}_{[3.12, pg.5]} (f_i)_{|S_i \cap S_j} = (f_j)_{|S_i \cap S_j} \underbrace{\Rightarrow}_{x \in S_i \cap S_j} f_i(x) = f_j(x)$$

(2)  $f$  e' un isomorfismo

Siano  $x, y \in S$

$x, y \in S \Rightarrow x \in S_i, y \in S_j$

$S_i, S_j$  segmenti  $\underbrace{\Rightarrow}_{[3.10, pg.4]} S_i \subseteq S_j \vee S_j \subseteq S_i \Rightarrow x, y \in S_i \cup S_j$ . Supponiamo ad esempio,  $S_j \subseteq S_i$

$$\Rightarrow f(x) = f_{|S_i}(x) \underbrace{=}_{\text{passo 1}} f_i(x) \quad (1)$$

$$\Rightarrow f(y) = f_{|S_i}(y) \underbrace{=}_{\text{passo 1}} f_i(y) \quad (2)$$

$$f_i \text{ isomorfismo}, x < y, x, y \in S_i \Rightarrow f_i(x) < f_i(y) \underbrace{\Leftrightarrow}_{(1),(2)} f(x) < f(y)$$

Per la [3.6, pg.3], basta provare che  $f$  e' surriettiva:

$$f(S) = f\left(\bigcup_{i \in I} S_i\right) = \bigcup_{i \in I} f(S_i) = \bigcup_{i \in I} f_{|S_i}(S_i) = \bigcup_{i \in I} f_i(S_i) \underbrace{=}_{f_i \text{ isomorfismo}} \bigcup_{i \in I} S'_i = S'$$

□

**Definition 3.16.** Siano  $(A, <)$ ,  $(A', <)$  ben ordinati,

$$A \hookrightarrow A' \stackrel{\text{def}}{\Leftrightarrow} \exists S' \subseteq A' \text{ segmento: } A \simeq S'$$

**Lemma 3.17.**

$$S \subset A \text{ segmento}, a = \min A \setminus S \Rightarrow S \cup \{a\} \subseteq A \text{ segmento}$$

**Proof:** Sia  $x \in A$ ,

$$x < s \in S \underbrace{\Rightarrow}_{S \text{ segm.}} s \in S \subseteq S \cup \{a\}$$

$$x < a = \min A \setminus S \Rightarrow x \in A \setminus (A \setminus S) = S \subseteq S \cup \{a\}$$

□

**Theorem 3.18.**

$$(A, <), (A', <) \text{ ben ordinati} \Rightarrow A \hookrightarrow A' \vee A' \hookrightarrow A$$

**Proof:** Sia

$$\Phi = \{\phi : s \longrightarrow s' \mid s \subseteq A \text{ segmento}, s' \subseteq A' \text{ segmento}, \phi \text{ isomorfismo}\}$$

Per la [3.15, pg.6], la funzione:

$$f = \bigcup_{\phi \in \Phi} \phi \quad (0)$$

$$f : S \longrightarrow S'$$

e' un isomorfismo. Inoltre,

$$f = \max \Phi, \text{ secondo la relazione } (\phi \leq \phi' \stackrel{\text{def}}{\Leftrightarrow} \phi \subseteq \phi' \Leftrightarrow \text{dom } \phi \subseteq \text{dom } \phi', \text{ cod } \phi \subseteq \text{cod } \phi', \phi|_{\text{dom } \phi} = \phi) \quad (1)$$

(1)  $\Phi \neq \emptyset$

Infatti, un elemento di  $\Phi$  e'

$$\phi : \{\min A\} \longrightarrow \{\min A'\}$$

Nota: il singoletto  $\{\min A\}$  e' un segmento di  $A$ .

(2)  $A \simeq S' \vee A' \simeq S$

Per la (0), basta dimostrare che

(2.1)  $A = S \vee A' = S'$

Procediamo per assurdo:

$$\neg(A = S \vee A' = S'), \quad S \subseteq A, \quad S' \subseteq A' \Leftrightarrow S \subset A \wedge S' \subset A' \stackrel{\text{b. o.}}{\Rightarrow} \exists \bar{a} = \min A \setminus S, \bar{a}' = \min A' \setminus S' \quad (3)$$

$$S \text{ segmento di } A, \quad (3) \stackrel{\text{[3.17,pg.7]}}{\Rightarrow} S \cup \{\bar{a}\} \text{ e' un segmento di } A \quad (3.1)$$

Analogamente  $S' \cup \{\bar{a}'\}$  e' un segmento di  $A'$  (3.2)

Sia

$$\bar{f} : S \cup \{\bar{a}\} \longrightarrow S' \cup \{\bar{a}'\}$$

$$\bar{f}(x) = \begin{cases} f(x) & x \in S \\ \bar{a}' & x = \bar{a} \end{cases}$$

e' immediato verificare che  $\bar{f}$  e' un isomorfismo,

$\bar{f}$  isomorfismo, (3.1), (3.2)  $\Rightarrow \bar{f} \in \Phi$

e questo e' assurdo contro la (1).

□

**Definition 3.19.** Sia  $(M, \leq)$  POSET,

Vale la *c.c.d.f* (condizione catene discendenti finite)  $\stackrel{\text{def}}{\Leftrightarrow} \nexists \emptyset \neq A = \{a_i\}_{i \in I \subseteq \mathbb{N}} \subseteq M : a_0 > a_1 > a_2 > \dots$

Vale la *c.m* (condizione di minimo)  $\stackrel{\text{def}}{\Leftrightarrow} \forall \emptyset \neq A \subseteq M \exists \text{ un elemento minimale di } A$

**Proposition 3.20.**

$$c.m \Leftrightarrow c.d.d.f$$

**Proof:**

(1) Dim.  $\Rightarrow$

Per assurdo esiste una catena discendente infinita:

$$a_0 > a_1 > \dots$$

Per Hp

$$\exists i : a_i \text{ minimale} \Rightarrow \text{assurdo contro } a_{i+1} < a_i$$

(2) Dim.  $\Leftarrow$

Per assurdo non esiste un minimale di  $A$  (\*)

$$A \neq \emptyset \Rightarrow \exists a \in A \stackrel{(*)}{\Rightarrow} \exists a_1 \in A \setminus \{a\} : a_1 < a \stackrel{(*)}{\Rightarrow} \exists a_2 \in A \setminus \{a_1\} : a_2 < a_1 \stackrel{(*)}{\Rightarrow} \dots$$

Nota: in questa dimostrazione abbiamo fatto uso dell'assioma della scelta.

□

**Definition 3.21.** Sia  $M \neq \emptyset$ . E sia  $\emptyset \neq A \subseteq M$ .  
 $A$  e'  $\varphi$ -differenziato  $\Leftrightarrow$

$D1.$   $\exists \leq: (A, \leq)$  e' ben ordinato

$D2.$   $\exists \varphi$  funzione di scelta su  $M$

$D3.$   $\forall a \in A \ a = \varphi(M \setminus A_a)$

Sostanzialmente, se  $A$  e'  $\varphi$ -diff, possiamo estrarre da ogni  $A_a$  l'elemento  $a$ , usando una funzione di scelta  $\varphi$

**Proposition 3.22.**

$$A, B \ \varphi\text{-diff} \Rightarrow \left\{ \begin{array}{l} A \subseteq B \text{ segmento} \\ \leq = \leq'_A \end{array} \right. \quad \text{oppure} \quad \left\{ \begin{array}{l} B \subseteq A \text{ segmento} \\ \leq|_B = \leq' \end{array} \right.$$

dove  $\leq$  e' la relazione d'ordinamento associata ad  $A$  e  $\leq'$  e' quella associata a  $B$ . Con  $\leq|_B$  intendiamo la restrizione di  $\leq$  su  $B$ , e quindi con  $\leq|_B = \leq'_B$  intendiamo:  $\forall x, y \in B \ (x \leq y \Leftrightarrow x \leq' y)$ .  
 (Nota <sup>2</sup>)

**Proof:**

$$A, B \ \varphi\text{-diff} \Rightarrow (A, \leq), (B, \leq') \text{ sono ben ordinati} \Rightarrow \exists a = \min_{\leq} A, \ \exists b = \min_{\leq'} B \quad (1)$$

$$A, B \ \varphi\text{-diff} \Rightarrow a = \varphi(M \setminus A_a), \ b = \varphi(M \setminus B_b) \quad (2)$$

(1) Dim.  $a = b$

$$a = \min_{\leq} A \Rightarrow A_a = \emptyset$$

$$b = \min_{\leq'} B \Rightarrow B_b = \emptyset$$

$$a \underset{(2)}{=} \varphi(M \setminus A_a) = \varphi(M) = \varphi(M \setminus B_b) \underset{(2)}{=} b$$

Consideriamo l'insieme  $S$  cosi' definito:

$$S = \left\{ s \subseteq A \cap B \mid s \text{ segmento di } (A, \leq), s \text{ segmento di } (B, \leq'), \leq|_s = \leq'|_s \right\} \quad (3)$$

dove con  $\leq|_s$  intendiamo la restrizione di  $\leq$  su  $s$ , e quindi con  $\leq|_s = \leq'|_s$  intendiamo:  $\forall x, y \in s \ (x \leq y \Leftrightarrow x \leq' y)$

Si ha:

$$(2) \ T = \bigcup S \in S$$

---

<sup>2</sup>  $\leq = \leq'_A$  equivale a dire che  $\leq \subseteq \leq'$

$$\min_{\leq} A = a = b = \min_{\leq'} B \Rightarrow \{a\} \in S \Rightarrow S \neq \emptyset \quad (4)$$

Per la [3.11,pg.4]  $T = \bigcup_{s \in S} s$  e' un segmento di  $A$  e segmento di  $B$  (4.1)

$$\leq_{|T} = \leq'_{|T}, \text{ infatti, } (4.2)$$

$$x, y \in T \Rightarrow x \in r, y \in s, \text{ con } r, s \in S$$

Supponiamo  $x \leq y$  e dimostriamo  $x \leq' y$ :

$$\begin{cases} x \leq y \in s \\ s \text{ segmento di } A \\ x \in r \subseteq A \end{cases} \xRightarrow[\text{def. di segmento}]{\Rightarrow} x \in s$$

$$x, y \in s, \quad x \leq y \xRightarrow[s \in S, \leq|s = \leq|_{s'}]{\Rightarrow} x \leq' y$$

Analogamente si vede che  $(x \leq' y \Rightarrow x \leq y)$

$$(4), (4.1), (4.2) \Rightarrow T \in S \quad (5)$$

(3)  $T = A \vee T = B$

Se per assurdo  $T \subset A, T \subset B$ , allora

$$T \subset A, T \subset B \Rightarrow \exists a' = \min_{\leq} A \setminus T, \exists b' = \min_{\leq'} B \setminus T$$

$$(3.1) \quad a' = b'$$

$$T \subset A \text{ segmento (per la (5))} \xRightarrow{[3.9, \text{pg.4}]} T = A_{a'}$$

Analogamente  $T = B_{b'}$

$$a' = \varphi(M \setminus A_{a'}) = \varphi(M \setminus T) = \varphi(M \setminus B_{b'}) = b'$$

$$T \text{ segmento di } A, B, \min_{\leq} A \setminus T = a' = b' = \min_{\leq'} A \setminus T \xRightarrow{[3.17, \text{pg.7}]} T \cup \{a'\} \text{ segmento di } A, B \quad (6.0)$$

$$\begin{cases} T \subseteq A \text{ segmento} \\ a' \in (A \setminus T, \leq), (A \setminus T, \leq') \end{cases} \xRightarrow{[3.8, \text{pg.3}]} a' \geq t, a' \geq' t \quad \forall t \in T \quad (6.1)$$

$$\begin{cases} T \in S \Rightarrow \leq_{|T} = \leq'_{|T} \\ (6.1) \end{cases} \Rightarrow \leq_{|T \cup \{a'\}} = \leq'_{|T \cup \{a'\}} \quad (6.2)$$

$$(6.0), (6.2) \Rightarrow T \cup \{a'\} \in S \quad (6)$$

$$T = \bigcup_{(6)} S \xRightarrow{(6)} T \cup \{a'\} \subseteq T \Rightarrow a' \in T \text{ assurdo contro } a' = \min_{\leq} A \setminus T \notin T$$

(4) Q.E.D.

Per il precedente passo

$$T = A \vee T = B \xRightarrow{(5)} A \in S \vee B \in S \Leftrightarrow \begin{cases} A \text{ segmento di } B \\ \leq_{|A} = \leq'_{|A} \end{cases} \vee \begin{cases} B \text{ segmento di } A \\ \leq_{|B} = \leq'_{|B} \end{cases}$$

e poiche'  $\leq_{|A} = \leq, \leq'_{|B} = \leq'$ , si ha la tesi.

□

**Theorem 3.23.** di Zermelo.

Sia  $M \neq \emptyset$

Assioma della scelta  $\Leftrightarrow \exists \leq: (M, \leq)$  e' ben ordinato

**Proof:**

(1) Dim.  $\Leftarrow$

Come funzione di scelta  $\varphi$  prendiamo

$$\varphi(A) = \min A$$

E' valida perche'  $(M, \leq)$  e' ben ordinato, e quindi il min esiste sempre.

(2) Dim.  $\Rightarrow$

Per l'assioma della scelta,  $\exists \varphi$  funzione di scelta su  $M$ .

Il singoletto

$$A = \{\varphi(M)\}$$

e' un insieme  $\varphi$ -diff, infatti,

$$\text{Sia } a = \varphi(M)$$

$$A_a = \{x \in A = \{a\} \mid x < a\} = \emptyset \Rightarrow \varphi(M \setminus A_a) = a = \varphi(M)$$

quindi, il seguente insieme non e' vuoto:

$$L = \bigcup \{\emptyset \neq A \subseteq M \mid A \text{ } \varphi\text{-diff}\}$$

Per comodita' indiciziamo gli insiemi  $\varphi$ -diff:

$$\{\emptyset \neq A \subseteq M \mid A \text{ } \varphi\text{-diff}\} = \{A_i \mid i \in I\}$$

chiamiamo  $\leq_i$  la relazione che rende  $A_i$   $\varphi$ -diff, ovvero  $(A_i, \leq_i)$  e' ben ordinato (1)

$$L = \bigcup_{i \in I} A_i \quad (2)$$

(2.1)  $L$  e'  $\varphi$ -diff

(2.1.1)  $\exists \leq: (L, \leq)$  e' ben ordinato

$$a, b \in L \Rightarrow \exists i, j : a \in A_i, b \in A_j$$

$$A_i, A_j \text{ } \varphi\text{-diff} \xRightarrow{\text{[3.22,pg.9]}} A_i \subseteq A_j \vee A_j \subseteq A_i \Rightarrow a, b \in A_{ij} \stackrel{\text{def}}{=} \max \{A_i, A_j\} \quad (2')$$

$$\xRightarrow{(1)} a \underset{(1)}{\geq_{ij}} b, \quad \text{dove con } a \underset{(1)}{\geq} b \text{ indichiamo } (a \leq b \vee a \geq b) \quad (3)$$

$$\text{Come relazione } \leq \text{ su } L \text{ scegliamo: } a \leq b \stackrel{\text{def}}{\Leftrightarrow} a \leq_{ij} b$$

(2.1.1.1) Tale relazione e' ben posta, ovvero

$$a \in A'_i, b \in A'_j, A'_i \supseteq A'_j \Rightarrow (a \leq_i b \Leftrightarrow a \leq'_i b)$$

infatti,

Supponiamo  $\max \{A_i, A_j\} = A_i$ ,

$$A_{ij} = \max \{A_i, A_j\} = A_i \Rightarrow \leq_{ij} = \leq_i$$

$$A_i, A'_i \text{ } \varphi\text{-diff} \xRightarrow{\text{[3.22,pg.9]}} \begin{cases} A_i \subseteq A'_i \text{ segmento} \\ \leq_i = (\leq'_i)_{|A_i} \end{cases} \quad \text{oppure} \quad \begin{cases} A'_i \subseteq A_i \text{ segmento} \\ (\leq_i)_{|A'_i} = \leq'_i \end{cases} \quad (*)$$

in ogni caso, poiche'  $a, b \in A'_i \cap A_i$  si ha  $a \leq_i b \Leftrightarrow a \leq'_i b$

(2.1.1.2)  $(L, \leq)$  e' ben ordinato

(2.1.1.2.1)  $(L, \leq)$  e' un TOTET

Siano  $a, b, c \in L$ , allora

$$a, b, c \in L \Rightarrow a, b, c \in A_{ijk} = \max \{A_i, A_j, A_k\} \quad (3)$$

$$A_h \varphi\text{-diff} \forall h \Rightarrow (A_h, \leq_h) \text{ ben ordinato} \forall h \Rightarrow (A_h, \leq_h) \text{ TOTET} \quad \forall h \Rightarrow (A_{ijk}, \leq_{ijk}) \text{ TOTET} \quad (4)$$

Per definizione di  $(L, \leq)$ , la relazione usata per confrontare  $a, b, c$  e'  $\leq_{ijk}$ .  $(5)$

$(4), (5) \Rightarrow a, b, c$  soddisfano le proprieta' di un TOTET

Quindi, per l'arbitrarieta' di  $a, b, c \in L$ , segue che  $(L, \leq)$  e' un TOTET.

$\langle 2.1.1.2.2 \rangle$  Vale la c.c.d.f per  $(L, \leq)$

Supponiamo per assurdo che esista

$$a_0 > a_1 > \dots > a_n > \dots$$

allora

$$(2') \Rightarrow a_0 \in A_i, a_n \in A_j, A_i \subseteq A_j \text{ segm.} \vee A_j \subseteq A_i \text{ segm.} \quad (6)$$

$$a_n \in A_i, \text{ altrimenti:} \quad (7)$$

$$a_n \notin A_i \underbrace{\Rightarrow}_{(6)} A_i \subseteq A_j$$

$$\begin{cases} A_i \subseteq A_j \text{ segmento} \\ a_n < a_0 \in A_i \end{cases} \Rightarrow a_n \in A_i \text{ assurdo contro l'ipotesi } a_n \notin A_i$$

$$(7) \Rightarrow \{a_0, a_1, \dots\} \subseteq A_i \underbrace{\Rightarrow}_{(A_i, \leq_i) \text{ ben ordinato}} \exists \min \{a_0, a_1, \dots\}$$

assurdo.

$\langle 2.1.1.2.3 \rangle$  QED

Sia  $\emptyset \neq A \subseteq L$ , dimostriamo che  $\exists \min A$ .

$$\text{passo 2.1.1.2.2} \underbrace{\Rightarrow}_{[3.20, \text{pg.8}]} \text{vale la condizione di minimo} \Rightarrow \exists a \in A \text{ minimale} \underbrace{\Rightarrow}_{(L, \leq) \text{ e' un TOTET}} a = \min A$$

$\langle 2.1.1.3 \rangle$   $L$  e'  $\varphi$ -diff

Dobbiamo dimostrare che

$$a = \varphi(M \setminus L_a) \quad \forall a \in L$$

Si ha

$$a \in L \underbrace{\Rightarrow}_{(2')} a \in A_i \subseteq L$$

Sia  $A = A_i$

$\langle 2.1.1.3.1 \rangle$   $L_a = A_a$

$\langle 2.1.1.3.1.1 \rangle \supseteq$

$$L_a = \{x \in L \mid x < a\} \underbrace{\supseteq}_{A=A_i \subseteq L} \{x \in A \mid x < a\} = A_a$$

$\langle 2.1.1.3.1.2 \rangle \subseteq$

Sia  $x \in L_a$

$$x \in L_a \Rightarrow x < a, x \in L$$

Se per assurdo  $x \notin A$ , allora

$$(2') \Rightarrow x \in A_j, A_j \subseteq A_i = A \text{ segmento} \vee A \subseteq A_j \text{ segmento} \xRightarrow{x \notin A} A \subset A_j \text{ segmento} \quad (**)$$

$$x < a \xRightarrow{\text{def. di } (L, \leq), A \subseteq A_j} x <_j a \xLeftrightarrow{x, a \in A}$$

$$\begin{cases} x <_j a \in A \\ x \in A_j \end{cases} \xRightarrow{(**)} x \in A \text{ assurdo}$$

quindi,

$$x \in A$$

Infine,

$$\varphi(M \setminus L_a) = \varphi(M \setminus A_a) \xRightarrow{A \text{ e' } \varphi\text{-diff}} a$$

(2.1.1.4)  $L = M$

Supponiamo per assurdo  $L \subset M$ ,

$$L \subset M \Rightarrow M \setminus L \neq \emptyset \Rightarrow \exists a = \varphi(M \setminus L)$$

Sia  $L' = L \cup \{a\}$

(2.1.1.4.1)  $L'$  e'  $\varphi$ -diff

Siano  $x, y \in L'$ , poniamo la seguente relazione

$$x, y \in L \xRightarrow{\text{def}} (x \leq' y \xLeftrightarrow{\text{def}} x \leq y)$$

$$x \in L, y = a \xRightarrow{\text{def}} x < a \quad (7)$$

Si ha:

$$(7) \Rightarrow a = \max_{\leq'} L' \quad (7.1)$$

Poiche'  $(L, \leq)$  e' ben ordinato, e' facile vedere che  $(L', \leq')$  e' ben ordinato. Sia  $x \in L'$ , allora

CASE:  $x \in L$

$$x \in L \Rightarrow \xRightarrow{\text{def di } \leq'} L_x = L'_x$$

$$\varphi(M \setminus L'_x) = \varphi(M \setminus L_x) \xRightarrow{L \text{ e' } \varphi\text{-diff}} x$$

CASE:  $x = a$

$$(7.1) \Rightarrow L'_a = L$$

$$\varphi(M \setminus L'_a) = \varphi(M \setminus L) \xRightarrow{\text{per def.}} a$$

In ogni caso

$$\varphi(M \setminus L'_x) = x$$

$$L' \text{ } \varphi\text{-diff} \Rightarrow L' \subseteq L \Leftrightarrow L \cup \{a\} \subseteq L \Rightarrow a \in L$$

$$a \xRightarrow{\text{per def.}} \varphi(M \setminus L), \varphi \text{ funzione di scelta} \Rightarrow a \in M \setminus L \Rightarrow a \notin L$$

assurdo.

(2.1.1.5) Q.E.D.

$L = M, (L, \leq)$  ben ordinato  $\Rightarrow (M, \leq)$  ben ordinato

□

**Theorem 3.24.** *Induzione transfinita.*

Sia  $(M, \leq)$  ben ordinato, e  $I \subseteq M$ , allora

$$\begin{cases} 1. \min M \in I \\ 2. \forall a \in M \ (M_a \subseteq I \Rightarrow a \in I) \end{cases} \Rightarrow I = M$$

*Nota:* questo teorema e' una generalizzazione dell'induzione, infatti, per  $M = \mathbb{N}$  si ottiene l'induzione classica.

**Proof:** Supponiamo per assurdo che  $I \subset M$

$$I \subset M \Rightarrow M \setminus I \neq \emptyset \quad \underbrace{\Rightarrow}_{M \text{ ben ordinato}} \quad \exists m = \min M \setminus I$$

$$\begin{cases} m \in M \setminus I \Rightarrow m \notin I \\ 1. \Leftrightarrow \min M \in I \end{cases} \Rightarrow m \neq \min M \Rightarrow M_m \neq \emptyset$$

$$\begin{aligned} x \in M_m \Rightarrow x < m = \min M \setminus I \Rightarrow x \in M \setminus (M \setminus I) = I \\ \Rightarrow M_m \subseteq I \Rightarrow \underbrace{m \in I}_{2.} \text{ assurdo contro } m = \min M \setminus I \notin I \end{aligned}$$

□

**Theorem 3.25.** *di Hausdorff.*

Sia  $(M, \leq)$  un POSET

$$C \subseteq M \text{ e' una catena} \Rightarrow \exists C' \subseteq M \text{ catena massimale di } M: C \subseteq C'$$

*Nota*<sup>3</sup>

**Proof:** Se  $C = M$ , allora la tesi e' vera: basta scegliere  $C' = C$ .

Supponiamo  $C \subset M$ .

PROOF SKETCH: La dimostrazione procede cosi': ben ordiniamo  $M \setminus C$  ed estendiamo la catena  $C$  considerando tutti gli elementi di  $M \setminus C$  che sono confrontabili con  $C$ . L'estensione ottenuta sara' la catena massimale cercata

$$C \subset M \Rightarrow B = M \setminus C \neq \emptyset \quad \underbrace{\Rightarrow}_{\text{Zermelo [3.23,pg.10]}} \quad \exists \leq': (B, \leq') \text{ e' ben ordinato (1)}$$

Sia  $m = \min_{\leq'} B$ .

Definiamo per induzione gli insiemi  $B_1, B_2$ :

$$m \stackrel{\text{def}}{\in} \begin{cases} B_1 & m \leq \geq C \\ B_2 & \text{altrimenti} \end{cases} \quad (2)$$

dove  $m \leq \geq C$  indica che  $m$  e' confrontabile con tutti gli elementi di  $C$

Sia  $b \in B \setminus \{m\}$ ,

$$b \stackrel{\text{def}}{\in} \begin{cases} B_1 & b \leq \geq C, \ b \leq \geq \{y \in B_1 \mid y <' b\} \\ B_2 & \text{altrimenti} \end{cases} \quad (3)$$

Chiaramente  $B_1 \cup B_2 = B$ . Sia  $C' = C \cup B_1$

---

<sup>3</sup> $C$  catena di  $(M, \leq) \stackrel{\text{def}}{\Leftrightarrow} (C, \leq)$  e' un TOTET. ( $C$  utilizza la stessa relazione  $\leq$  di  $M$ )

(1)  $C'$  e' una catena

Dobbiamo dimostrare che  $\forall a, b \in C' \quad a \leq \geq b$ .

$$C \text{ catena} \Rightarrow \forall a, b \in C \quad a \leq \geq b$$

$$(2) \Rightarrow a \in C, b \in B_1 \Rightarrow a \leq \geq b$$

$$b_1, b_2 \in B_1 \quad \Rightarrow \quad b_1 \leq' \geq' b_2$$

$B_1 \subseteq B, (B, \leq')$  ben ordinato

CASE:  $b_1 \leq' b_2$

CASE:  $b_2 = m = \min_{\leq'} B$

$$b_1 \leq' b_2 = m = \min_{\leq'} B \Rightarrow b_1 = b_2 \Rightarrow b_1 \leq \geq b_2$$

CASE:  $b_2 > m$

$$(3) \Rightarrow b_2 \leq \geq \{y \in B \mid y <' b_2\} \underbrace{\Rightarrow}_{b_1 \leq' b_2} b_2 \leq \geq b_1$$

CASE:  $b_1 \geq' b_2$

Analogamente.

(2)  $C'$  e' una catena massimale

Se per assurdo  $\exists C'' : C'' \supset C'$ , allora

$$C'' \supset C' = C \cup B_1 \Rightarrow \exists c \in C'' : c \in M \setminus (C \cup B_1) = (M \setminus C) \cap (M \setminus B_1) = B \cap (M \setminus B_1) = B_2 \Rightarrow$$

$$\underbrace{\Rightarrow}_{(2),(3)} \exists d \in C \cup \{y \in B_1 \mid y <' c\} \subseteq C' : c, d \text{ non sono confrontabili}$$

Assurdo contro  $C''$  catena.

□

**Corollary 3.26.** Sia  $\emptyset \neq (M, \leq)$  un POSET, allora, per il teorema di Hausdorff si ha

$$\exists C' \subseteq M \text{ catena massimale di } M$$

**Proof:**

$$M \neq \emptyset \Rightarrow \exists a \in M$$

$$\{a\} \text{ e' una catena di } M \quad \underbrace{\Rightarrow}_{[3.25, \text{pg.14}]} \quad \exists C' \text{ catena massimale di } M$$

□

**Proof:**

□

**Definition 3.27.** Lemma di Kuratowski-Zorn.

Sia  $A \neq \emptyset$  un POSET,

$$\forall \Gamma \subseteq A \text{ catena di } A \quad \exists a \in A : a \text{ e' un maggiorante di } \Gamma \Rightarrow \exists m \in A \text{ elemento massimale di } A$$

**Theorem 3.28.**

$$\text{Assioma della scelta} \Leftrightarrow \text{Teorema di Zermelo} \Leftrightarrow \text{Teorema di Hausdorff} \Leftrightarrow \text{Lemma di Zorn}$$

**Proof:**

(1) Assioma della scelta  $\Leftrightarrow$  Teorema di Zermelo

Vedi [3.23,pg.10]

(2) Teorema di Zermelo  $\Rightarrow$  Teorema di Hausdorff

La dimostrazione del teorema di Hausdorff vista in [3.25,pg.14], fa uso del teorema di Zermelo.

(3) Teorema di Hausdorff  $\Rightarrow$  Lemma di Zorn

Supponendo che per ogni catena di  $\emptyset \neq (A, \leq)$  esiste un maggiorante, dimostriamo che  $\exists m \in A$  elemento massimale di  $A$ .

$$A \neq \emptyset \quad \underbrace{\Rightarrow}_{\text{Hausdorff, [3.26,pg.15]}} \quad \exists C' \text{ catena massimale di } A$$

Per Hp  $\exists m \in A$  maggiorante di  $C'$

Supponiamo per assurdo che  $m$  non e' un massimale di  $A$ , allora

$$m \text{ no-massimale} \Rightarrow \exists a \in A : a > m \quad \underbrace{\Rightarrow}_{m \text{ maggiorante di } C'} \quad C' \cup \{a\} \text{ e' una catena di } A$$

assurdo contro la massimalita' di  $C'$

(4) Lemma di Zorn  $\Rightarrow$  Assioma della scelta

Sia  $M \neq \emptyset$ . Dimostriamo che esiste una funzione  $\varphi$  di scelta su  $M$ .

Definiamo il seguente insieme:

$$\Phi = \{\varphi : S \longrightarrow M \mid S \subseteq \mathcal{P}(M)^*, \varphi(X) \in X \quad \forall X \in S\}$$

$$\text{Sia } \varphi_a : \{a\} \longrightarrow M, \text{ con } \varphi_a(\{a\}) = a$$

$$\varphi_a \in \Phi \Rightarrow \Phi \neq \emptyset$$

Su  $\Phi$  definiamo la seguente relazione d'ordine<sup>4</sup>:

$$\varphi \leq \varphi' \stackrel{\text{def}}{\Leftrightarrow} \varphi \subseteq \varphi'$$

$(\Phi, \leq)$  e' un POSET.

Sia  $C$  una catena di  $(\Phi, \leq)$ . Consideriamo

$$\psi = \bigcup_{\varphi \in C} \varphi$$

(4.1)  $\psi \in \Phi$

(4.1.1)  $\psi$  e' una funzione

Sia  $x \in \text{dom } \psi$  e siano  $\varphi, \varphi' \in C : x \in \text{dom } \varphi \cap \text{dom } \varphi'$ , allora

$$\varphi, \varphi' \in C, C \text{ catena} \Rightarrow \varphi \subseteq \varphi' \vee \varphi' \subseteq \varphi \Rightarrow \varphi(x) = \varphi'(x)$$

Quindi  $\psi$  e' una funzione.

(4.1.2)  $\psi(x) \in x$

Infatti

$$\psi(x) = \varphi(x) \underbrace{\in}_{\varphi \in C \subseteq \Phi} x$$

(4.1.3)  $\text{dom } \psi \subseteq \mathcal{P}(M)^*$

$$\varphi \in C \subseteq \Phi \Rightarrow \text{dom } \varphi \subseteq \mathcal{P}(M)^* \quad (*)$$

$$\text{dom } \psi = \bigcup_{\varphi \in C} \text{dom } \varphi \underbrace{\subseteq}_{(*)} \mathcal{P}(M)^*$$

Possiamo quindi affermare che  $\psi \in \Phi$

$$\psi \in \Phi, \psi = \bigcup_{\varphi \in C} \varphi \Rightarrow \varphi \text{ maggiorante di } C$$

Abbiamo cosi' dimostrato che ogni catena di  $\Phi$  ha un maggiorante. Allora per il Lemma di Zorn:

$$\exists \psi' \in \Phi \text{ massimale per } \Phi$$

(4.2)  $\psi'$  e' la funzione di scelta cercata

---

<sup>4</sup> gia' vista in precedenza nella dimostrazione di [3.18,pg.7]

Supponiamo per assurdo che  $\text{dom } \psi' \neq \mathcal{P}(M)^*$ , ovvero che  $\text{dom } \psi' \subset \mathcal{P}(M)^*$ . Allora, possiamo estendere  $\psi'$  contraddicendo la massimalità di  $\psi'$ :

$$\text{dom } \psi' \subset \mathcal{P}(M)^* \Rightarrow \exists A \in \mathcal{P}(M)^* \setminus \text{dom } \psi'$$

Sia  $\psi'' = \psi \cup \{(A, a)\}$ , dove  $a \in A$  e' fissato

$\psi'' \in \Phi$ ,  $\psi'' \supseteq \psi$ . Assurdo.

□

## 4 Numeri ordinali

**Definition 4.1.** Sia  $\alpha$  una classe.

$\alpha$  e' un numero ordinale  $\Leftrightarrow$

O1.  $\alpha$  e' un insieme

O2.  $\beta \in \alpha \Rightarrow \beta \subseteq \alpha$

O3.  $(\alpha, \in)$  e' un insieme ben ordinato

Sia  $\text{Ord}$  la classe di tutti i numeri ordinali.

Nota:  $\emptyset \in \text{Ord}$ .

Nota: alcune volte useremo la scrittura  $a \stackrel{\in}{<} b$  al posto di  $a \in b$ , per sottolineare che  $a < b$  secondo la relazione d'ordine  $(\alpha, \in)$ .

Con  $a \stackrel{\in}{\leq} b$  intendiamo  $a \stackrel{\in}{<} b \vee a = b$ .

**Proposition 4.2.** Sia  $\alpha \in \text{Ord}$ ,

$$1. \beta \in \alpha \Rightarrow \beta \neq \alpha$$

$$2. \gamma \in \beta \in \alpha \Rightarrow \gamma \in \alpha$$

**Proof:**

(1)

$$\beta = \alpha \Rightarrow \alpha \in \alpha$$

assurdo contro [QUA, Oss8, pg.21].

(2)

$$\beta \in \alpha \in \text{Ord} \xRightarrow[\text{O2}]{\beta \subseteq \alpha} \gamma \in \beta \Rightarrow \gamma \in \alpha$$

□

**Lemma 4.3.**

$$\alpha = \max_{\in} \alpha \cup \{\alpha\}$$

**Proof:**

$$\beta \in \alpha \cup \{\alpha\} \Rightarrow \beta \in \alpha \vee \beta = \alpha \Leftrightarrow \beta \stackrel{\in}{<} \alpha \vee \beta = \alpha \Leftrightarrow \beta \stackrel{\in}{\leq} \alpha$$

□

**Theorem 4.4.**

$$\alpha \in \text{Ord} \Rightarrow S\alpha \in \text{Ord}$$

dove  $S\alpha = \alpha \cup \{\alpha\}$  e' il successivo di  $\alpha$  (vedi [QUA, Def, pg.18]).

**Proof:** Dimostriamo le  $O1, O2, O3$  della def [4.1,pg.17]

(1)  $O1$

$$\alpha \in \text{Ord} \Rightarrow \alpha \text{ insieme} \xRightarrow{\text{[QUA, Oss5, pg.18]}} S\alpha \text{ insieme}$$

(2)  $O2$

$$\beta \in S\alpha = \alpha \cup \{\alpha\} \Rightarrow \beta \in \alpha \vee \beta = \alpha$$

CASE:  $\beta \in \alpha$

$$\beta \in \alpha \in \text{Ord} \xRightarrow{O2} \beta \subseteq \alpha \subseteq S\alpha$$

CASE:  $\beta = \alpha$

$$\beta = \alpha \subseteq S\alpha$$

(3)  $O3$

$$\alpha \in \text{Ord} \xRightarrow{O3} (\alpha, \in) \text{ ben ordinato} \quad (1)$$

$$\alpha \xRightarrow{\text{[4.3, pg.17]}} \max_{\in} S\alpha \Rightarrow \alpha \text{ e' confrontabile con tutti gli elementi di } S\alpha \quad (2)$$

$$(1), (2) \Rightarrow (S\alpha, \in) \text{ ben ordinato}$$

□

**Proposition 4.5.** Sia  $\{\alpha_i\}_I \subseteq \text{Ord}$ .

$$(\{\alpha_i\}_I, \subseteq) \text{ e' una catena} \Rightarrow \bigcup_{i \in I} \alpha_i \in \text{Ord}$$

In particolare, se abbiamo la successione di ordinali  $\alpha_1, \alpha_2, \dots$ , si ha

$$\alpha_1 \in \alpha_2 \in \dots \Rightarrow \bigcup_{i \in \mathbb{N}} \alpha_i \in \text{Ord}$$

**Proof:**

$$(\{\alpha_i\}_I, \subseteq) \text{ e' una catena} \Leftrightarrow \alpha_i \subseteq \alpha_j \vee \alpha_j \subseteq \alpha_i \quad \forall i, j \in I \quad (1)$$

(1)  $O1$

$$\alpha_i \in \text{Ord} \quad \forall i \in I \xRightarrow{O1} \alpha_i \text{ insieme} \quad \forall i \in I \xRightarrow{\text{[QUA, Oss16, pg.22]}} \bigcup_{i \in I} \alpha_i \text{ e' un insieme}$$

(2)  $O2$

$$\beta \in \bigcup_{i \in I} \alpha_i \Rightarrow \beta \in \alpha_i \in \text{Ord} \Rightarrow \beta \subseteq \alpha_i \subseteq \bigcup_{i \in I} \alpha_i$$

(3)  $O3$

Siano  $a, b \in \bigcup_{i \in I} \alpha_i$  e dimostriamo che  $a, b$  sono confrontabili secondo  $\in$ :

$$a, b \in \bigcup_{i \in I} \alpha_i \Rightarrow a \in \alpha_i, b \in \alpha_j \xRightarrow{(1)} a, b \in \alpha_{ij} = \max\{a_i, a_j\}$$

$$(a_{ij}, \in) \text{ ben ordinato} \Rightarrow a, b \text{ confrontabili}$$

⟨4⟩ Dimostriamo la seconda parte della proposizione

E' sufficiente provare che  $\{\alpha_1, \alpha_2, \dots\}$  e' una catena:

$\{\alpha_1, \alpha_2\}$  e' una catena, infatti,  $\alpha_i, \alpha_j, i < j \Leftrightarrow h = j - i, \alpha_i \in \alpha_{i+1} \in \dots \in \alpha_{i+h} \xRightarrow{\text{[4.2,pg.17]}} \alpha_i \in \alpha_{i+h} = \alpha_j$

□

**Definition 4.6.** Poniamo

$$\alpha + 1$$

Grazie al teorema [4.4,pg.17] possiamo considerare la seguente successione di ordinali:

$$\begin{aligned} 0 &\stackrel{\text{def}}{=} \emptyset \\ 1 &\stackrel{\text{def}}{=} 0 + 1 = S0 = S\emptyset = \emptyset \cup \{0\} = [0] \\ 2 &\stackrel{\text{def}}{=} 1 + 1 = S1 = 1 \cup \{1\} = \{0, 1\} \\ 3 &\stackrel{\text{def}}{=} 2 + 1 = S2 = \{0, 1, 2\} \\ &\vdots \\ n &\stackrel{\text{def}}{=} (n-1) + 1 = S(n-1) = \{0, 1, \dots, n-1\} \\ &\vdots \end{aligned}$$

Questi ordinali vengono chiamati *ordinali finiti*, in quanto  $|n| = n < \infty$ . Gli ordinali non finiti si chiamano *ordinali transfiniti*. Indichiamo con  $\text{Ord}_\infty$  la classe di tutti gli ordinali transfiniti. Consideriamo

$$\omega \stackrel{\text{def}}{=} \bigcup_n n = \{0, 1, 2, \dots\} = \mathbb{N}$$

Per la [4.5,pg.18],  $\omega \in \text{Ord}$ . Possiamo quindi considerare la successione di ordinali:

$$\begin{aligned} &\omega, \omega + 1, \omega + 2, \dots \\ 2\omega &\stackrel{\text{def}}{=} \omega + \omega \stackrel{\text{def}}{=} \bigcup_{n \in \omega} \omega + n \end{aligned}$$

Sempre per la [4.5,pg.18],  $\omega + \omega \in \text{Ord}$ .  
E cosi' via...

**Lemma 4.7.** Sia  $\alpha \in \text{Ord}$ ,

$$n \in \alpha \Rightarrow 0, 1, \dots, n-1 \in \alpha$$

**Proof:**

$$n = \{0, 1, \dots, n-1\} \Rightarrow n-i \in n \in \alpha \in \text{Ord} \xRightarrow{\text{[4.2,pg.17]}} n-i \in \alpha$$

□

**Proposition 4.8.**  $\omega$  e' il piu' piccolo ordinale transfinito, ovvero

$$\alpha \in \text{Ord}_\infty, \alpha \subseteq \omega \Rightarrow \alpha = \omega$$

**Proof:**

$$|\alpha| = \infty \Rightarrow \alpha \neq \emptyset \quad (0)$$

$$\langle 1 \rangle \quad 0 \in \alpha$$

$$(0) \Rightarrow \alpha \neq \emptyset, \quad \alpha \subset \omega = \mathbb{N} \Rightarrow \exists n \in \alpha \quad \underbrace{\Rightarrow}_{[4.7, \text{pg.19}]} \quad 0 \in \alpha$$

$$\langle 2 \rangle \quad n \in \alpha \Rightarrow n+1 \in \alpha$$

$$|\alpha| = \infty, \quad |n| = n \Rightarrow |\alpha \setminus n| = \infty \Rightarrow \exists m \in \alpha \setminus n \subset \omega$$

$$m \notin n, \quad m \in \omega \Rightarrow m = \{0, 1, \dots, n, n+1, \dots, m-1\} \in \alpha \quad \underbrace{\Rightarrow}_{[4.7, \text{pg.19}]} \quad n+1 \in \alpha$$

$$\langle 3 \rangle \quad \text{Q.E.D.}$$

$$\text{passo 1, passo 2} \quad \underbrace{\Rightarrow}_{\text{def. di } \omega} \quad \omega \subseteq \alpha$$

$$\begin{cases} \alpha \subseteq \omega \\ \omega \subseteq \alpha \end{cases} \Rightarrow \alpha = \omega$$

□

**Theorem 4.9.**

$$\alpha \in \text{Ord} \Rightarrow \alpha \subseteq \text{Ord}$$

*In altri termini:*

$$\beta \in \alpha \in \text{Ord} \Rightarrow \beta \in \text{Ord}$$

**Proof:** Sia  $\beta \in \alpha$  e dimostriamo che  $\beta \in \text{Ord}$

$$\langle 1 \rangle \quad \text{O1}$$

$$\beta \in \alpha \quad \underbrace{\Rightarrow}_{\text{def. di insieme}} \quad \beta \text{ e' un insieme}$$

$$\langle 2 \rangle \quad \text{O2}$$

Sia  $\gamma \in \beta$  dimostriamo che  $\gamma \subseteq \beta$ . Sia  $\delta \in \gamma$ , dimostriamo che  $\delta \in \beta$ :

$$\gamma \in \beta \in \alpha \quad \underbrace{\Rightarrow}_{[4.2, \text{pg.17}]} \quad \gamma \in \alpha \in \text{Ord} \quad \underbrace{\Rightarrow}_{\text{O2}} \quad \gamma \subseteq \alpha$$

$$\delta \in \gamma \in \alpha \Rightarrow \delta \in \alpha$$

$$\beta, \gamma, \delta \in \alpha, \quad \delta \overset{\xi}{<} \gamma \overset{\xi}{<} \beta \quad \underbrace{\Rightarrow}_{(\alpha, \overset{\xi}{<}) \text{ ben ordinato}} \quad \delta \overset{\xi}{<} \beta \Leftrightarrow \delta \in \beta$$

$$\langle 3 \rangle \quad \text{O3}$$

$$\beta \in \alpha \quad \underbrace{\Rightarrow}_{\text{O2}} \quad \beta \subseteq \alpha \quad \underbrace{\Rightarrow}_{(\alpha, \in) \text{ ben ordinato}} \quad \Rightarrow (\beta, \in) \text{ ben ordinato}$$

□

**Theorem 4.10.**

$$\alpha \in \text{Ord}, \quad S \subseteq \alpha \text{ segmento} \Rightarrow S \in \text{Ord}$$

**Proof:**

(1) O1

$$\begin{array}{ccc} \alpha \in \text{Ord} & \underbrace{\Rightarrow}_{O1} & \alpha \text{ insieme} \\ S \subseteq \alpha, \alpha \text{ insieme} & \underbrace{\Rightarrow}_{[QUA, Oss2, pg.20]} & S \text{ insieme} \end{array}$$

(2) O2

Sia  $\beta \in S$  dimostriamo che  $\beta \subseteq S$ :

sia  $\delta \in \beta$  dimostriamo che  $\delta \in S$ .

$$\delta \in \beta \Leftrightarrow \delta \stackrel{\in}{<} \beta, \quad S \text{ segmento} \quad \underbrace{\Rightarrow}_{(**)} \quad \delta \in S$$

L'implicazione (\*\*) vale pero' se  $\delta \in \alpha$ , perche'  $S$  e' un segmento di  $\alpha$ . Dimostriamo che  $\delta \in \alpha$ :

$$\delta \in \beta \in S \subseteq \alpha \quad \underbrace{\Rightarrow}_{[4.2, pg.17]} \quad \delta \in \alpha$$

(3) O3

$$S \subseteq \alpha \quad \underbrace{\Rightarrow}_{(\alpha, \in) \text{ ben ordinato}} \quad \Rightarrow (S, \in) \text{ ben ordinato}$$

□

**Theorem 4.11.**

$$\alpha, \beta \in \text{Ord} \Rightarrow \alpha = \beta \vee \alpha \in \beta \vee \beta \in \alpha$$

**Proof:** Supponiamo  $\alpha \neq \beta$  e dimostriamo  $\alpha \in \beta \vee \beta \in \alpha$ .

(1) Dimostriamo che

1.  $\alpha \cap \beta \subset \alpha \Rightarrow \alpha \cap \beta \in \alpha \setminus \alpha \cap \beta$
2.  $\alpha \cap \beta \subset \beta \Rightarrow \alpha \cap \beta \in \beta \setminus \alpha \cap \beta$

Basta dimostrare la 1., la 2. si ottiene scambiando  $\alpha$  con  $\beta$ .

$$\alpha \in \text{Ord} \Rightarrow (\alpha, \in) \text{ ben ordinato} \quad (0)$$

$$\alpha \cap \beta \subset \alpha, (\alpha, \in) \text{ b. o.} \Rightarrow \exists \alpha' = \min_{\in} \alpha \setminus \alpha \cap \beta \quad (1)$$

$$\alpha' \in \alpha \setminus \alpha \cap \beta \Rightarrow \alpha' \in \alpha, \alpha' \notin \beta \quad (1.1)$$

$$\langle 1.1 \rangle \quad \alpha' = \alpha \cap \beta$$

$$\langle 1.1.1 \rangle \quad \subseteq$$

$$\delta \in \alpha' \stackrel{(1.1)}{\in} \alpha \in \text{Ord} \quad \underbrace{\Rightarrow}_{[4.2, pg.17]} \quad \delta \in \alpha \quad (2)$$

$$\Rightarrow \alpha' \subseteq \alpha \quad (2.1)$$

$$\delta \in \alpha' \Leftrightarrow \delta \stackrel{\in}{<} \alpha' \stackrel{(1)}{=} \min_{\in} \alpha \setminus \alpha \cap \beta \Rightarrow \delta \notin \alpha \setminus \alpha \cap \beta \stackrel{(2)}{\Rightarrow} \delta \in \alpha \setminus (\alpha \setminus \alpha \cap \beta) = \alpha \cap \beta \subseteq \beta \Rightarrow \delta \in \beta$$

Quindi,  $\delta \in \alpha \cap \beta$

$\langle 1.1.2 \rangle \supseteq$

$$\begin{aligned}
& \delta \in \alpha \cap \beta \Rightarrow \delta \in \alpha, \quad \delta \in \beta \\
& \delta \in \alpha, \quad \underbrace{\alpha' \in \alpha}_{(1.1)}, \quad (\alpha, \in) \text{ b.o.} \Rightarrow \delta = \alpha' \vee \delta \in \alpha' \vee \alpha' \in \delta \quad (3) \\
& \alpha' = \delta \in \alpha \cap \beta \Rightarrow \alpha' \in \beta \text{ assurdo contro (1.1)} \quad (3.1) \\
& \alpha' \in \delta \in \beta \in \text{Ord} \quad \underbrace{\Rightarrow}_{[4.2, \text{pg.17}]} \quad \alpha' \in \beta \text{ assurdo contro (1.1)} \quad (3.2) \\
& (3), (3.1), (3.2) \Rightarrow \delta \in \alpha'
\end{aligned}$$

Possiamo cosi' dimostrare la 1.:

$$\alpha \cap \beta \underbrace{=}_{\text{passo 1.1}} \underbrace{\alpha' \in \alpha \setminus \alpha \cap \beta}_{(1)}$$

$\langle 2 \rangle$  Si ha:

$$\alpha \cap \beta = \beta \vee \alpha \cap \beta = \alpha$$

Infatti, se per assurdo  $\alpha \cap \beta \subset \beta \wedge \alpha \cap \beta \subset \alpha$ :

$$\alpha \cap \beta \subset \beta \wedge \alpha \cap \beta \subset \alpha \quad \underbrace{\Rightarrow}_{\text{passo 1}} \quad \alpha \cap \beta \in (\alpha \setminus \alpha \cap \beta) \cap (\beta \setminus \alpha \cap \beta) = \emptyset \quad \text{assurdo}$$

Distinguiamo due casi

CASE:  $\alpha \cap \beta \subset \alpha$

$$\begin{aligned}
& \alpha \cap \beta \subset \alpha \quad \underbrace{\Rightarrow}_{\text{passo 2}} \quad \alpha \cap \beta = \beta \\
& \alpha \cap \beta \subset \alpha \quad \underbrace{\Rightarrow}_{\text{passo 1}} \quad \beta = \alpha \cap \beta \in \alpha \setminus \alpha \cap \beta \subseteq \alpha \Rightarrow \beta \in \alpha
\end{aligned}$$

che e' quello che volevamo dimostrare.

CASE:  $\alpha \cap \beta = \alpha$

$$\alpha \cap \beta = \alpha \quad \underbrace{\Rightarrow}_{\text{passo 2}} \quad \alpha \cap \beta \subset \beta \quad \underbrace{\Rightarrow}_{\text{passo 1}} \quad \alpha = \alpha \cap \beta \in \beta \setminus \beta \cap \alpha \subseteq \beta \Rightarrow \alpha \in \beta$$

che e' quello che volevamo dimostrare.

□

**Corollary 4.12.** Siano  $\alpha, \beta \in \text{Ord}$

$$\beta \subset \alpha \Leftrightarrow \beta \in \alpha$$

In particolare,

$$\beta \subseteq \alpha \Leftrightarrow \beta \overset{\in}{\leq} \alpha$$

**Proof:**

$\langle 1 \rangle$  Dim.  $\Leftarrow$

$$\beta \in \alpha \in \text{Ord} \quad \underbrace{\Rightarrow}_{O_2} \quad \beta \subseteq \alpha$$

$$\alpha = \beta \Rightarrow \beta \in \alpha = \beta \Rightarrow \beta \in \beta \text{ assurdo contro [QUA, Oss8, pg.21]} \quad (1.1)$$

Quindi  $\beta \subset \alpha$

$\langle 2 \rangle$  Dim.  $\Rightarrow$

$$\begin{aligned}
\alpha, \beta \in \text{Ord} &\quad \underbrace{\Rightarrow}_{[4.11, \text{pg.21}]} \quad \alpha = \beta \vee \alpha \in \beta \vee \beta \in \alpha \quad \underbrace{\Rightarrow}_{\alpha \subseteq \beta} \quad \alpha \in \beta \vee \beta \in \alpha \quad (1) \\
\alpha \in \beta &\quad \underbrace{\Rightarrow}_{O_2} \quad \alpha \subseteq \beta \subset \alpha \Rightarrow \alpha \subset \alpha \text{ assurdo} \quad (2) \\
(1), (2) &\Rightarrow \beta \in \alpha
\end{aligned}$$

□

**Proposition 4.13.**

$$\beta \in \alpha \in \text{Ord} \Rightarrow \beta \text{ e' un segmento di } (\alpha, \in)$$

**Proof:**

$$\beta \in \alpha \in \text{Ord} \quad \underbrace{\Rightarrow}_{[4.2, \text{pg.17}]} \quad \beta \subseteq \alpha$$

Sia  $\delta \in \beta$ ,  $\gamma \in \alpha$  e  $\gamma \overset{\in}{<} \delta$ , dimostriamo che  $\gamma \in \beta$ :

$$\beta \in \alpha \in \text{Ord} \quad \underbrace{\Rightarrow}_{[4.9, \text{pg.20}]} \quad \beta \in \text{Ord}$$

$$\gamma \overset{\in}{<} \delta \Leftrightarrow \gamma \in \delta$$

$$\gamma \in \delta \in \beta \in \text{Ord} \quad \underbrace{\Rightarrow}_{[4.2, \text{pg.17}]} \quad \gamma \in \beta$$

□

**Corollary 4.14.** Siano  $\alpha, \beta \in \text{Ord}$

$$(\alpha, \in) \simeq (\beta, \in) \Rightarrow \alpha = \beta$$

**Proof:**

$$\alpha, \beta \in \text{Ord} \quad \underbrace{\Rightarrow}_{[4.11, \text{pg.21}]} \quad \alpha = \beta \vee \alpha \in \beta \vee \beta \in \alpha$$

CASE:  $\alpha = \beta$

La tesi e' vera.

CASE:  $\alpha \in \beta \vee \beta \in \alpha$

$$\alpha \in \beta \vee \beta \in \alpha \quad \underbrace{\Rightarrow}_{[4.13, \text{pg.23}]} \quad \alpha \text{ segmento di } \beta \vee \beta \text{ segmento di } \alpha \quad (1)$$

$$(1), \alpha \simeq \beta \quad \underbrace{\Rightarrow}_{[3.14, \text{pg.6}]} \quad \alpha = \beta$$

quindi la tesi e' vera.

□

**Proposition 4.15.**

$$\{\alpha_i\}_{i \in I} \subseteq \text{Ord} \Rightarrow \bigcap_{i \in I} \alpha_i, \bigcup_{i \in I} \alpha_i \in \text{Ord}$$

**Proof:**

$$(1) \bigcap$$

(1.1) O1

Intersezione di insiemi e' un insieme.

(1.2) O2

$$\beta \in \bigcap_{i \in I} \alpha_i \Rightarrow \beta \in \alpha_i \in \text{Ord} \quad \forall i \underbrace{\Rightarrow}_{O2} \beta \subseteq \alpha_i \quad \forall i \Rightarrow \beta \subseteq \bigcap_{i \in I} \alpha_i$$

(1.3) O3

$$\bigcap_{i \in I} \alpha_i \subseteq \alpha_i, \quad (\alpha_i, \in) \text{ b.o.} \Rightarrow \left( \bigcap_{i \in I} \alpha_i, \in \right) \text{ e' ben ordinato}$$

(2)  $\bigcup$

(2.1) O1

Unione di insieme e' un insieme.

(2.2) O2

$$\beta \in \bigcup_{i \in I} \alpha_i \Rightarrow \exists i : \beta \in \alpha_i \in \text{Ord} \underbrace{\Rightarrow}_{O2} \beta \subseteq \alpha_i \subseteq \bigcup_{i \in I} \alpha_i$$

(2.3) O3

Dimostriamo che  $S = \bigcup_{i \in I} \alpha_i$  e' ben ordinato secondo  $\in$  utilizzando direttamente la definizione [3.1,pg.1].

(2.3.1) B1

Siano  $\alpha, \beta \in S$ . Se per assurdo  $\alpha \in \beta \wedge \beta \in \alpha$ , allora:

$$\alpha, \beta \in S \Rightarrow \alpha \in \alpha_i \in \text{Ord}, \beta \in \beta_j \in \text{Ord} \underbrace{\Rightarrow}_{[4.9, \text{pg.20}]} \alpha, \beta \in \text{Ord}$$

$$\alpha \in \beta \in \alpha \in \text{Ord} \underbrace{\Rightarrow}_{[4.2, \text{pg.17}]} \alpha \in \alpha \text{ assurdo}$$

(2.3.2) B2

Sia  $\emptyset \neq A \subseteq S$ . Dimostriamo che  $\exists \min_{\in} A$ .

$$\emptyset \neq A \subseteq S = \bigcup_{i \in I} \alpha_i \Rightarrow \exists i : A \cap \alpha_i \neq \emptyset \underbrace{\Rightarrow}_{(\alpha_i, \in) \text{ b.o.}} \exists \beta = \min_{\in} A \cap \alpha_i \quad (1)$$

$$\beta \in A \cap \alpha_i \Rightarrow \beta \in \alpha_i \in \text{Ord} \underbrace{\Rightarrow}_{[4.9, \text{pg.20}]} \beta \in \text{Ord} \quad (2)$$

(2.3.2.1)  $\beta = \min_{\in} A$

Sia  $\gamma \in A \setminus \{\beta\}$ , dimostriamo che  $\beta \stackrel{\in}{<} \gamma$ .

$$\gamma \in A \subseteq S = \bigcup_{i \in I} \alpha_i \Rightarrow \gamma \in \alpha_j \in \text{Ord} \underbrace{\Rightarrow}_{[4.9, \text{pg.20}]} \gamma \in \text{Ord}$$

$$\gamma, \beta \in \text{Ord}, \gamma \neq \beta \underbrace{\Rightarrow}_{[4.11, \text{pg.21}]} \gamma \in \beta \vee \beta \in \gamma \quad (3)$$

Supp. per assurdo che  $\gamma \in \beta$  :

$$\beta = \min A \cap \alpha_i \Rightarrow \beta \in \alpha_i$$

$$\gamma \in \beta \in \alpha_i \Rightarrow \gamma \in \alpha_i$$

$$\gamma \in A \Rightarrow \gamma \in A \cap \alpha_i \Rightarrow \beta = \min A \cap \alpha_i \in \gamma$$

$$\beta \in \gamma, \gamma \in \beta \Rightarrow \beta \in \beta \text{ assurdo} \quad (3.1)$$

$$(3), (3.1) \Rightarrow \beta \in \gamma \Leftrightarrow \beta \stackrel{\in}{<} \gamma$$

□

**Proposition 4.16.**

1. In  $(\text{Ord}, \in)$  vale la c.c.d.f
2.  $\emptyset \neq C \subseteq \text{Ord} \Rightarrow \exists \min_{\in} C$
3.  $(\text{Ord}, \in)$  e' ben ordinato

**Proof:**

(1)

Se cosi' non fosse si avrebbe una catena infinita di ordinali:

$$\alpha_0 \ni \alpha_1 \ni \alpha_2 \ni \dots$$

ma ogni  $\alpha_i$  e' un insieme. Assurdo contro [QUA,thm17,pg.23]

(2)

$$\begin{aligned} 1. \quad & \underbrace{\Rightarrow}_{[3.20, \text{pg.8}]} \exists c \in C \text{ minimale di } C \quad (*) \\ & \alpha \neq c \in C \subseteq \text{Ord} \quad \underbrace{\Rightarrow}_{[4.11, \text{pg.21}]} \alpha \overset{\in}{<} c \vee c \overset{\in}{<} \alpha \quad \underbrace{\Rightarrow}_{(*)} c \overset{\in}{<} a \\ & \Rightarrow \forall \alpha \in C \setminus \{c\} \quad c \overset{\in}{<} \alpha \Rightarrow c = \min_{\in} C \end{aligned}$$

(3)

Usiamo la definizione [3.1,pg.1].

(3.1) B1

Siano  $\alpha, \beta \in \text{Ord}$ . Se per assurdo  $\alpha \in \beta, \beta \in \alpha$ , allora

$$\alpha \in \beta \in \alpha \in \text{Ord} \quad \underbrace{\Rightarrow}_{[4.2, \text{pg.17}]} \alpha \in \alpha \text{ assurdo}$$

(3.2) B2

Per la 2.

□

**Theorem 4.17.** Ord non e' un insieme

**Proof:** Se per assurdo lo fosse, grazie al [4.16,pg.24] e alla [4.9,pg.20], Ord sarebbe un ordinale e quindi

$$\text{Ord} \in \text{Ord}$$

assurdo contro [QUA,Oss8,pg.21].

□

**Proposition 4.18.** Siano  $\alpha, \beta \in \text{Ord}$

$$S\alpha = S\beta \Rightarrow \alpha = \beta$$

**Proof:**

$$S\alpha = S\beta \Leftrightarrow \alpha \cup \{\alpha\} = \beta \cup \{\beta\} \quad (*)$$

Se per assurdo  $\alpha \neq \beta$ , allora

$$\alpha \in S\alpha = S\beta \quad \underbrace{\Rightarrow}_{(*), \alpha \neq \beta} \alpha \in \beta$$

$$\beta \in S\beta = S\alpha \quad \underbrace{\Rightarrow}_{(*), \alpha \neq \beta} \beta \in \alpha$$

$$\beta \in \alpha \in \beta \in \text{Ord} \Rightarrow \beta \in \beta \text{ assurdo.}$$

□

## 4.1 Ordinali limite

**Definition 4.19.**  $\lambda \in \text{Ord}$  e' un *ordinale limite*  $\stackrel{\text{def}}{\Leftrightarrow} \nexists \alpha \in \text{Ord} : \lambda = S\alpha$ .

**Proposition 4.20.** Se  $\beta$  non e' un ordinale limite, allora esiste un unico  $\alpha \in \text{Ord} : \beta = S\alpha$ .  
 $\alpha$  si chiama il precedente immediato di  $\beta$ .

**Proof:** Basta applicare la [4.18,pg.25]. □

**Proposition 4.21.**

1.  $\exists \alpha : \beta = S\alpha \Rightarrow \exists \max_{\in} \beta = \alpha$
2.  $\nexists \max_{\in} \beta \Rightarrow \beta$  e' un ordinale limite

**Proof:**

(1)

$$\beta = S\alpha = \alpha \cup \{\alpha\}$$

$$(\delta \in \alpha \Leftrightarrow \delta \in \max_{\in} \beta) \Rightarrow \alpha = \max_{\in} \beta$$

(2)

La contronominale della 1. □

**Proposition 4.22.**

$$0, \omega, 2\omega, 3\omega, \dots, n\omega, \dots$$

sono ordinali limite.

**Proof:**

(1) 0

Se per assurdo  $0 = S\alpha$ , allora

$$\emptyset = 0 = \alpha \cup \{\alpha\} \Rightarrow \alpha \in \emptyset. \text{ assurdo}$$

(2)  $\omega$

$$\omega = S\alpha = \alpha \cup \{\alpha\} \Rightarrow \alpha \in \omega \stackrel{\text{def. di } \omega}{\Rightarrow} S\alpha \in \omega \Leftrightarrow \omega \in \omega \text{ assurdo}$$

(3)  $n\omega$

Analogamente al passo predente. □

**Theorem 4.23.** Sia  $\lambda$  un ordinale limite, allora,  $(\text{Ord}, \lambda, +)$  soddisfano i primi 4 assiomi di Peano, ovvero

1.  $\lambda \in \text{Ord}$
2.  $\alpha \in \text{Ord} \Rightarrow S\alpha = \alpha + 1 \in \text{Ord}$
3.  $S\alpha = S\beta \Rightarrow \alpha = \beta$
4.  $\nexists \alpha \in \text{Ord} : \lambda = S\alpha$

Il 5. assioma<sup>5</sup> non vale: non e' vero che

$$\lambda \in M \subseteq \text{Ord}, (\beta \in M \Rightarrow S\beta \in M) \Rightarrow M = \text{Ord}$$

---

<sup>5</sup>l'assioma di induzione

**Proof:** Basta applicare la definizione [4.19,pg.26], la [4.4,pg.17] e la [4.18,pg.25].

(1) Il 5. assioma non vale

Come controesempio poniamo  $\lambda = 0$ ,  $M = \omega$ .

$M$  soddisfa, per costruzione, l'Hp del 5. assioma, ma  $\omega \neq \text{Ord}$ , perche'  $\omega + 1 \in \text{Ord}$ . □

**Proposition 4.24.** *Sia  $\lambda$  un ordinale limite, allora*

$$\beta \in \lambda \Rightarrow S\beta \in \lambda$$

**Proof:**

$$\begin{aligned} \beta \in \lambda &\stackrel{\text{O2}}{\Rightarrow} \beta \subset \alpha \\ \beta \in \alpha, \beta \subset \alpha &\Rightarrow S\beta = \beta \cup \{\beta\} \subseteq \alpha \\ \alpha \text{ ordinale limite} &\Rightarrow S\beta \neq \alpha \Rightarrow S\beta \subset \alpha \\ \beta \in \lambda \in \text{Ord} &\stackrel{[4.9,pg.20]}{\Rightarrow} \beta \in \text{Ord} \\ &\stackrel{[4.12,pg.22]}{\Rightarrow} S\beta \in \alpha \end{aligned}$$

□

## 4.2 Ordinali e Insiemi Ben Ordinati

**Theorem 4.25.**

1.  $(A, <) \text{ ben ordinato} \Rightarrow \exists! \bar{A} \in \text{Ord} : (\bar{A}, \in) \simeq (A, <)$
2.  $A, A' \text{ ben ordinati}, A \simeq A' \Rightarrow \bar{A} = \bar{A}'$

*Quindi ad ogni classe di equivalenza di insiemi ben ordinati corrisponde uno ed uno solo ordinale. Questo ordinale e' esso stesso un insieme ben ordinato e fa parte della classe di equivalenza. In altre parole,  $\bar{A}$  e' un rappresentante della classe di equivalenza  $A$ . Inoltre, per la 2.,  $\bar{\cdot}$  e' proprio una funzione (sotto l'equivalenza  $\simeq$ ), ovvero, ad ogni classe di equivalenza associa uno ed un solo rappresentante, che e' dato da  $\bar{A}$ , con  $A$  un qualsiasi elemento della classe.*

$\bar{A}$  e' chiamato il tipo d'ordine di  $A$ .

**Proof:**

(1)

PROOF SKETCH: In questa dimostrazione gioca un ruolo fondamentale il teorema [3.18,pg.7] e la stretta relazione che sussiste tra i segmenti e gli ordinali ([4.13,pg.23], [4.10,pg.20])

$$\begin{aligned} \text{Sia } a = \min_{<} A &\Rightarrow \{a\} \subseteq A \text{ segmento} \\ (\{a\}, <) &\simeq (1, \in) \quad (*) \end{aligned}$$

dove 1 e' l'ordinale 1.

Sia  $I = \{s \subseteq A \text{ segmento} \mid \exists \alpha \in \text{Ord} : (s, <) \simeq (\alpha, \in)\}$

$(*) \Rightarrow I \neq \emptyset$

$i \in I \Rightarrow \exists! \alpha_i \in \text{Ord} : i \simeq \alpha_i$ , infatti: (1)

$$\alpha_i \simeq i \simeq \alpha'_i \Rightarrow \alpha_i \simeq \alpha'_i \xRightarrow[\alpha_i, \alpha'_i \in \text{Ord}, [4.14, \text{pg.23}]]{\quad} \alpha_i = \alpha'_i$$

Sia  $\alpha = \bigcup_{i \in I} \alpha_i \xRightarrow[4.15, \text{pg.23}]{\in} \in \text{Ord}$  (2)

$\alpha \in \text{Ord} \xRightarrow[4.4, \text{pg.17}]{\quad} S\alpha \in \text{Ord}$  (2.1)

(2.1)  $\xRightarrow[O3]{\quad} (S\alpha, \in)$  ben ordinato (2.2)

$(A, <)$  b.o., (2.2)  $\xRightarrow[3.18, \text{pg.7}]{\quad} (A, <) \hookrightarrow (S\alpha, \in) \vee (S\alpha, \in) \hookrightarrow (A, <)$  (3)

Supponiamo per assurdo che  $(S\alpha, \in) \hookrightarrow (A, <)$ , allora

$(S\alpha, \in) \hookrightarrow (A, <) \Leftrightarrow \exists B \subseteq A \text{ segmento: } (S\alpha, \in) \simeq (B, <)$

$\xRightarrow[\text{def. di } \alpha]{\quad} S\alpha \subseteq \alpha \Rightarrow \alpha \subset S\alpha \subseteq \alpha \Rightarrow \alpha \subset \alpha$  assurdo

Quindi, per la (3), l'unico caso possibile e'  $(A, <) \hookrightarrow (S\alpha, \in)$ , e si ha:

$(A, <) \hookrightarrow (S\alpha, \in) \Leftrightarrow (A, <) \simeq (\beta, \in)$ , con  $\beta \subseteq S\alpha$  segmento  $\xRightarrow[S\alpha \in \text{Ord}, [4.10, \text{pg.20}]]{\quad} \beta \in \text{Ord}$

$\Rightarrow A \simeq \beta \in \text{Ord}$

L'unicita' di  $\beta$  segue dal thm [4.14, pg.23]

(2)

Segue dalla 1. e dal thm [4.14, pg.23].

□

**Theorem 4.26.** di induzione su Ord.

Sia  $C \subseteq \text{Ord}$ ,

$$\begin{cases} 1. 0 \in C \\ 2. \alpha \subseteq C \Rightarrow \alpha \in C \end{cases} \Rightarrow C = \text{Ord}$$

**Proof:** Appliciamo il thm [3.24, pg.14]

Sia  $M = \text{Ord}$

$(\text{Ord}, \in)$  e' ben ordinato (vedi [4.16, pg.24])

$\min \text{Ord} = 0 \xRightarrow[2.]{\in} C$

$M_\alpha = \{\beta \in M \mid \beta \overset{\in}{<} \alpha\} = \{\beta \in \text{Ord} \mid \beta \in \alpha\} = \alpha$

$M_\alpha \subseteq C \Leftrightarrow \alpha \subseteq C \xRightarrow[3.]{\quad} \alpha \in C$

Quindi applicando il thm [3.24, pg.14], con  $M = \text{Ord}$ ,  $I = C$ , si ha la tesi.

□

**Theorem 4.27.** di induzione su Ord (seconda versione).

Sia  $C \subseteq \text{Ord}$ ,

$$\begin{cases} 1. 0 \in C \\ 2. \alpha \in C \Rightarrow S\alpha \in C \\ 3. \lambda \text{ ordinale limite, } \lambda \subseteq C \Rightarrow \lambda \in C \end{cases} \Rightarrow C = \text{Ord}$$

**Proof:** Utilizziamo il thm [4.26,pg.28]. Basta provare che vale la 2.: supponiamo  $\alpha \subseteq C$  e dimostriamo  $\alpha \in C$ . Distinguiamo pero' due casi:

CASE:  $\alpha = S\beta$

$$\beta \in S\beta = \alpha \subseteq C \Rightarrow \beta \in C \xRightarrow{3.} S\beta \in C \Leftrightarrow \alpha \in C$$

CASE:  $\alpha = \lambda$  ordinale limite

$$\lambda \text{ ord. lim.}, \lambda = \alpha \subseteq C \xRightarrow{4.} \lambda \in C \Leftrightarrow \alpha \in C$$

□

**Proposition 4.28.** Sia  $F : (\text{Ord}, \in) \longrightarrow (\text{Ord}, \in)$  un omomorfismo (vedi [3.5,pg.3]), allora

$$\alpha \in \text{Ord} \Rightarrow \alpha \stackrel{\in}{\leq} F(\alpha)$$

$$\text{dove } \alpha \stackrel{\in}{\leq} \beta \Leftrightarrow \alpha \in \beta \vee \alpha = \beta$$

**Proof:**

$$\alpha, \beta \in \text{Ord}, \alpha \in \beta \xRightarrow{\quad} F(\alpha) \in F(\beta) \quad (1)$$

Procediamo per induzione (applicando il [4.26,pg.28]):

$$\text{Sia } C = \left\{ \alpha \in \text{Ord} \mid \alpha \stackrel{\in}{\leq} F(\alpha) \right\}$$

$$0 = \min_{\in} \text{Ord} \Rightarrow 0 \stackrel{\in}{\leq} \alpha \quad \forall \alpha \in \text{Ord} \xRightarrow{F(0) \in \text{Ord}} 0 \stackrel{\in}{\leq} F(0)$$

$$\Rightarrow 0 \in C$$

Sia  $\alpha \subseteq C$  dimostriamo che  $\alpha \in C \Leftrightarrow \alpha \stackrel{\in}{\leq} F(\alpha)$  :

$$\alpha \subseteq C \Leftrightarrow \forall \beta \in \alpha \quad \beta \stackrel{\in}{\leq} F(\beta) \quad (2)$$

$$\beta \in \alpha \Leftrightarrow \beta \stackrel{\in}{<} \alpha \xRightarrow{(1)} F(\beta) \stackrel{\in}{<} F(\alpha) \quad (3)$$

$$(2), (3) \Rightarrow \beta \stackrel{\in}{<} F(\alpha) \quad \forall \beta \in \alpha \Leftrightarrow \beta \in F(\alpha) \quad \forall \beta \in \alpha \Leftrightarrow \alpha \subseteq F(\alpha)$$

$$\alpha = F(\alpha) \Rightarrow \alpha \stackrel{\in}{\leq} F(\alpha) \Rightarrow \alpha \in C$$

$$\alpha \subset F(\alpha) \xRightarrow{\alpha, F(\alpha) \in \text{Ord}, [4.12,pg.22]} \alpha \in F(\alpha) \Leftrightarrow \alpha \stackrel{\in}{<} F(\alpha) \Rightarrow \alpha \in C$$

□

**Definition 4.29.** Siano  $\alpha, \beta \in \text{Ord}$ , e siano  $(A, <_A), (B, <_B)$  insiemi ben ordinati tali che  $\overline{(A, <_A)} = \alpha$ ,  $\overline{(B, <_B)} = \beta$ ,  $A \cap B = \emptyset$ , dove  $\overline{A}$  e' l'ordinale definito in [4.25,pg.27] (nota<sup>6</sup>). Definiamo cosi' la somma tra  $\alpha$  e  $\beta$ :

$$\alpha + \beta \stackrel{\text{def}}{=} \overline{(A \cup B, <)}$$

dove  $<$  e' la seguente relazione:  $x < y \stackrel{\text{def}}{\Leftrightarrow} ((x, y \in A, x <_A y) \vee (x, y \in B, x <_B y) \vee (x \in B, y \in A))$   
Ovvero, gli elementi di  $A$  sono minori di quelli di  $B$ , e gli elementi di  $A$  si confrontano usando  $<_A$

e definiamo il prodotto:

$$\alpha \beta \stackrel{\text{def}}{=} \overline{(\alpha \times \beta, <)} \quad (\text{prodotto cartesiano}),$$

dove  $<$  e' la seguente relazione:  $(x, y) < (x', y') \stackrel{\text{def}}{\Leftrightarrow} (x <_\alpha x') \vee (x = x', y <_\beta y')$

Ovvero,  $<$  e' l'ordinamento lessicografico (quello del dizionario)

**Proposition 4.30.**

1. Le definizioni di somma e prodotto sono ben poste
2.  $\alpha, \beta \in \text{Ord}$  sono finiti  $\Rightarrow \alpha + \beta, \alpha \cdot \beta$  coincidono con le usuali operazioni aritmetiche
3.  $+$  e  $\cdot$  coincidono con le definizioni date in [4.6,pg.19]
4. Per gli ordinali transfiniti,  $+$ ,  $\cdot$  sono associative ma non commutative

**Proof:** Nota: scrivendo  $A = \{a_0, \dots, a_n, \dots\}$  intendiamo che la relazione  $<_A$  e' tale che  $a_0 <_A a_1 <_A \dots$

(1)

Bisogna fare vedere che  $+$  non dipende dalla scelta di  $A, B$ , ovvero che

$$\overline{A'} = \overline{A} = \alpha, \overline{B'} = \overline{B} = \beta \Rightarrow \overline{(A' \cup B', <)} \simeq \overline{(A \cup B, <)}$$

(questo e' vero perche'  $A, B$  sono sostanzialmente una rinominazione di  $\alpha, \beta$ ).

E dopo basta far vedere che  $\overline{(A \cup B, <)}$  e  $\overline{(\alpha \times \beta, <)}$  sono ben ordinati.

Questo e' semplice, perche'

$$\emptyset \neq C \subseteq A \cup B \Rightarrow \min C = \begin{cases} \min_{<_A} A \cap C & A \cap C \neq \emptyset \\ \min_{<_B} B \cap C & A \cap C = \emptyset \end{cases}$$

$$\emptyset \neq C = C_1 \times C_2 \subseteq \alpha \times \beta \Rightarrow \min C = \left( \min_{<_\alpha} C_1, \min_{<_\beta} C_2 \right)$$

(2)

$$|\alpha| < \infty \Rightarrow \alpha = n \quad \text{con } n \in \omega$$

$$\alpha = \overline{A}, \quad \text{con } A = \{a_0, a_1, \dots, a_{n-1}\}$$

$$\beta = \overline{B}, \quad \text{con } B = \{b_0, \dots, b_{m-1}\}$$

$$\alpha + \beta = \overline{A \cup B} = \overline{\{a_0, a_1, \dots, a_{n-1}, b_0, \dots, b_{m-1}\}} = n + m$$

(3)

Si procede ragionando come prima:

$$\alpha = \overline{A}, \quad \text{con } A = \{a_0, a_1, \dots\}$$

$$1 = \overline{B}, \quad \text{con } B = \{b_0\}$$

$$\alpha + 1 = \overline{A \cup B} = \overline{\{a_0, a_1, \dots, b_0\}} = \overline{A \cup \{A\}} = \overline{S(A)} = S\alpha$$

analogamente si procede per gli altri casi.

<sup>6</sup> sostanzialmente,  $A$  si puo' pensare come l'insieme  $\alpha$  con gli elementi rinominati, in modo che  $A \cap B = \emptyset$ .

(4)

Dimostriamo che non vale la commutativa per +:

$$\omega + n = \overline{\{a_0, a_1, \dots\} \cup \{b_0, \dots, b_{n-1}\}} = \overline{\{a_0, a_1, \dots, b_0, \dots, b_{n-1}\}} = \{0, 1, \dots, \omega, \omega + 1, \dots, \omega + n - 1\}$$

$$n + \omega = \overline{\{b_0, \dots, b_{n-1}\} \cup \{a_0, a_1, \dots\}} = \overline{\{b_0, \dots, b_{n-1}, a_0, a_1, \dots\}} = \omega$$

$$\Rightarrow n + \omega \neq \omega + n$$

Non vale neanche per  $\cdot$ :

$$\omega 2 = \overline{\{(0, 0), (0, 1), (1, 0), (1, 1), (2, 0), (2, 1), \dots\}} = \omega$$

$$2\omega = \overline{\{(0, 0), (0, 1), (0, 2), \dots, (1, 0), (1, 1), (1, 2), \dots\}} = \{0, 1, \dots, \omega, \omega + 1, \omega + 2, \dots\}$$

$$\Rightarrow \omega 2 \neq 2\omega$$

□

### 4.3 Cardinali

**Definition 4.31.** Definiamo la classe di tutti i *cardinali*:

$$\text{Card} \stackrel{\text{def}}{=} \{\alpha \in \text{Ord} \mid (\beta \in \alpha \Rightarrow \beta \not\sim \alpha)\}$$

dove con  $\beta \not\sim \alpha$  intendiamo che  $\beta$  non è equipotente ad  $\alpha$  (vedi [QUA,Def1,pg.4]).

Definiamo la classe di tutti i cardinali transfiniti (ovvero, cardinali non finiti):

$$\text{Card}_\infty \stackrel{\text{def}}{=} \text{Card} \setminus \omega = \{\alpha \in \text{Card} \mid \alpha \notin \omega\}$$

Sia  $\alpha \in \text{Ord}$ , definiamo il *numero cardinale* di  $\alpha$ :

$$[\alpha]_\sim \stackrel{\text{def}}{=} \{\beta \in \text{Ord} \mid \beta \sim \alpha\}$$

$$\|\alpha\| \stackrel{\text{def}}{=} \min_{\in} \{\beta \in \text{Ord} \mid \beta \sim \alpha\} = \min_{\in} [\alpha]_\sim$$

Nota: il minimo esiste per la [4.16,pg.24].

**Example 4.32.**

$$n, \omega \in \text{Card}$$

$$\omega + n, \omega + \omega \notin \text{Card}$$

**Proof:** Per definizione  $n, \omega \in \text{Card}$ . Invece,

$$\omega + n = \{0, 1, \dots, \omega, \omega + 1, \dots, \omega + n - 1\} \sim \omega \Rightarrow \omega + n \notin \text{Card}$$

$$\omega + \omega = \bigcup_{n \in \omega} \omega + n \sim \omega \quad \text{Unione di numerabili e' un insieme numerabile, vedi [QUA,Oss7,pg.6]}$$

□

**Proposition 4.33.** Si ha:

$$1. \alpha \in \text{Card}, \beta \in \text{Ord} \Rightarrow (\beta \in \alpha \Leftrightarrow \beta \not\sim \alpha)$$

$$2. \alpha \neq \beta \in \text{Card} \Rightarrow \alpha \not\sim \beta$$

In altre parole, la 1. afferma che un cardinale possiede tutti e solo gli ordinali strettamente piu' piccoli in potenza.

**Proof:**

(1)  
 (1.1) Dim.  $\Rightarrow$

$$\begin{aligned}
 \beta \in \alpha \in \text{Ord} &\Rightarrow \underbrace{\beta \subseteq \alpha}_{O2} \\
 \beta \in \alpha \in \text{Card} &\Rightarrow \underbrace{\beta \approx \alpha}_{\text{def. di Card}} \\
 &\Rightarrow \underbrace{\beta \not\approx \alpha}_{\text{def. di } \approx}
 \end{aligned}$$

(1.2) Dim.  $\Leftarrow$

$$\begin{aligned}
 \beta \not\approx \alpha &\Rightarrow \begin{cases} \beta \not\approx \alpha \\ \beta \approx \alpha \end{cases} \quad (1) \\
 \beta, \alpha \in \text{Ord} &\xRightarrow{[4.11, \text{pg. 21}]} \beta = \alpha \vee \alpha \in \beta \vee \beta \in \alpha \xRightarrow{\beta \approx \alpha} \alpha \in \beta \vee \beta \in \alpha \quad (2) \\
 \text{Se per assurdo } \alpha \in \beta : & \\
 \alpha \in \beta \in \text{Ord} &\xRightarrow{O2} \alpha \subseteq \beta \Rightarrow \alpha \not\approx \beta \\
 \alpha \not\approx \beta, \beta \not\approx \alpha &\xRightarrow{[QUA, 22.1, \text{pg. 12}]} \beta \sim \alpha \text{ assurdo} \\
 &\xRightarrow{(2)} \beta \in \alpha
 \end{aligned}$$

(2)

$$\alpha \neq \beta, \alpha, \beta \in \text{Ord} \xRightarrow{[4.11, \text{pg. 21}]} \alpha \in \beta \vee \beta \in \alpha$$

Se per assurdo  $\alpha \sim \beta$ , allora

$$\begin{aligned}
 \alpha \sim \beta, \alpha \in \beta &\Rightarrow \beta \notin \text{Card} \\
 \alpha \sim \beta, \beta \in \alpha &\Rightarrow \alpha \notin \text{Card}
 \end{aligned}$$

In ogni caso si ottiene un assurdo.

□

**Proposition 4.34.** Siano  $\alpha, \beta \in \text{Ord}$ ,

1.  $\|\alpha\| \in \text{Card}$
2.  $\|\alpha\| \stackrel{\epsilon}{\leq} \alpha$
3.  $\|\alpha\| = \alpha \Leftrightarrow \alpha \in \text{Card}$
4.  $\beta \not\approx \alpha \Leftrightarrow \|\beta\| \stackrel{\epsilon}{\leq} \|\alpha\|$
5.  $\alpha \sim \beta \Leftrightarrow \|\alpha\| = \|\beta\|$

**Proof:**

(1)

$$\|\alpha\| \stackrel{\text{def}}{=} \min_{\in} [\alpha]_{\sim} = \min_{\in} \{\beta \in \text{Ord} \mid \beta \sim \alpha\} \quad (1)$$

$$\beta \in \|\alpha\| \Leftrightarrow \beta \stackrel{\in}{<} \|\alpha\| = \min_{\in} [\alpha]_{\sim} \Rightarrow \beta \notin [\alpha]_{\sim} \Leftrightarrow \beta \not\sim \alpha \stackrel{\in}{\Rightarrow} \beta \not\sim \|\alpha\|$$

(1)  $\|\alpha\| \sim \alpha$

$$(\beta \in \|\alpha\| \Rightarrow \beta \sim \|\alpha\|) \Rightarrow \|\alpha\| \in \text{Card}$$

(2)

$$\|\alpha\|, \alpha \in \text{Ord} \stackrel{\in}{\Rightarrow} \|\alpha\| = \alpha \vee \|\alpha\| \in \alpha \vee \alpha \in \|\alpha\|$$

[4.11,pg.21]

Se per assurdo  $\alpha \in \|\alpha\|$ , allora

$$\alpha \in \|\alpha\| \Leftrightarrow \alpha \stackrel{\in}{<} \|\alpha\| = \min_{\in} [\alpha]_{\sim} \Rightarrow \alpha \notin [\alpha]_{\sim} \Leftrightarrow \alpha \not\sim \alpha \text{ assurdo}$$

(3)

(3.1) Dim.  $\Rightarrow$

Segue dalla 1.

(3.2) Dim.  $\Leftarrow$

Supponiamo per assurdo  $\alpha \neq \|\alpha\|$

$$\alpha \neq \|\alpha\| \in \text{Card} \stackrel{\in}{\Rightarrow} \alpha \sim \|\alpha\|$$

[4.33,pg.31]

Assurdo contro  $\|\alpha\| \in [\alpha]_{\sim}$

(4)

(4.1) Dim.  $\Rightarrow$

$$\|\beta\|, \|\alpha\| \in \text{Ord} \stackrel{\in}{\Rightarrow} \|\beta\| = \|\alpha\| \vee \|\beta\| \in \|\alpha\| \vee \|\alpha\| \in \|\beta\|$$

[4.11,pg.21]

Supponiamo per assurdo che  $\|\alpha\| \in \|\beta\|$ ,

$$\|\alpha\| \stackrel{\in}{<} \|\beta\| = \min_{\in} [\beta]_{\sim} \Rightarrow \|\alpha\| \not\sim \beta \sim \|\beta\| \Rightarrow \|\alpha\| \not\sim \|\beta\|$$

$$\|\alpha\| \in \|\beta\| \in \text{Ord} \stackrel{\in}{\Rightarrow} \|\alpha\| \subseteq \|\beta\|$$

$O_2$

$$\Rightarrow \|\alpha\| \not\lesssim \|\beta\| \quad (4)$$

$$(4), \beta \lesssim \alpha \Rightarrow \alpha \sim \|\alpha\| \not\lesssim \|\beta\| \lesssim \alpha \Rightarrow \alpha \not\lesssim \alpha. \text{ Assurdo}$$

(4.2) Dim.  $\Leftarrow$

$$\|\beta\| \stackrel{\in}{\leq} \|\alpha\| \in \text{Ord} \stackrel{\in}{\Rightarrow} \|\beta\| \subseteq \|\alpha\| \Rightarrow \|\beta\| \lesssim \|\alpha\|$$

$O_2$

$$\beta \sim \|\beta\| \lesssim \|\alpha\| \sim \alpha \Rightarrow \beta \lesssim \alpha$$

(5)

(5.1) Dim.  $\Rightarrow$

$$\alpha \sim \beta \quad \underbrace{\Rightarrow}_{\text{per def. di } |||} \quad ||\alpha|| \sim \alpha \sim \beta \sim ||\beta|| \Rightarrow ||\alpha|| \sim ||\beta|| \quad (1)$$

$$||\alpha|| \in \text{Ord}, \quad ||\alpha|| \sim \beta \Rightarrow ||\alpha|| \in [\beta]_{\sim} \underbrace{\Rightarrow}_2 ||\beta|| = \min[\beta]_{\sim} \stackrel{\epsilon}{\leq} ||\alpha|| \quad (2)$$

$$\text{Analogamente } ||\alpha|| = \min[\alpha]_{\sim} \stackrel{\epsilon}{\leq} ||\beta|| \quad (3)$$

$$(2), (3) \Rightarrow ||\alpha|| \stackrel{\epsilon}{\leq} ||\beta|| \stackrel{\epsilon}{\leq} ||\alpha|| \Rightarrow ||\alpha|| = ||\beta||$$

⟨5.2⟩ Dim.  $\Leftarrow$

$$\alpha \sim ||\alpha|| = ||\beta|| \sim \beta$$

□

**Proposition 4.35.**

$$\{\beta_i\}_{i \in I} \subseteq \text{Card} \Rightarrow \bigcup_{i \in I} \beta_i \in \text{Card}$$

**Proof:**

$$\text{Sia } \gamma = \bigcup_{i \in I} \beta_i$$

$$\beta_i \in \text{Ord} \quad \underbrace{\Rightarrow}_{[4.15, \text{pg.23}]} \quad \gamma \in \text{Ord}$$

Supponiamo per assurdo che  $\gamma \notin \text{Card}$

$$\gamma \in \text{Ord} \setminus \text{Card} \quad \underbrace{\Rightarrow}_{[4.34, \text{pg.32}]} \quad ||\gamma|| \stackrel{\epsilon}{<} \gamma \Leftrightarrow ||\gamma|| \in \gamma \Rightarrow \exists i : ||\gamma|| \in \beta_i \Leftrightarrow ||\gamma|| \stackrel{\epsilon}{<} \beta_i \quad (1)$$

$$\beta_i \in \text{Card} \quad \underbrace{\Rightarrow}_{[4.34, \text{pg.32}]} \quad ||\beta_i|| = \beta_i \quad (2)$$

$$\beta_i \subseteq \gamma \quad \underbrace{\Rightarrow}_{[4.34, \text{pg.32}]} \quad ||\beta_i|| \stackrel{\epsilon}{\leq} ||\gamma|| \quad (3)$$

$$(1), (2), (3) \Rightarrow ||\gamma|| \stackrel{\epsilon}{<} \beta_i = ||\beta_i|| \stackrel{\epsilon}{\leq} ||\gamma|| \Rightarrow ||\gamma|| \stackrel{\epsilon}{<} ||\gamma||. \quad \text{Assurdo}$$

□

**Definition 4.36.** Sia  $A$  un insieme, sia  $(A, <)$  un POSET ben ordinato  $A$  dato dal thm [3.23, pg.10]. Sia  $\overline{A}$  il tipo d'ordine di  $A$  dato dal thm [4.25, pg.27]. Chiameremo  $||\overline{A}||$  il numero cardinale dell'insieme  $A$ .

Notazione:

$$|A| \stackrel{\text{def}}{=} ||\overline{A}||$$

**Proposition 4.37.** La definizione di  $||\overline{A}||$  e' ben posta, ovvero, non dipende dalla scelta della relazione d'ordine  $<$  su  $A$ .

**Proof:**

$$\alpha = \overline{(A, <)}$$

$$\beta = \overline{(A, <' )}$$

$$\alpha \sim A \sim \beta \Rightarrow \alpha \sim \beta \quad \underbrace{\Rightarrow}_{[4.34, \text{pg.32}]} \quad ||\alpha|| = ||\beta||$$

□

**Proposition 4.38.**

1.  $\|\bar{A}\| \in [A]_{\sim} = \{X \mid X \text{ insieme, } X \sim A\}$
2.  $A \sim B \Rightarrow \|\bar{A}\| = \|\bar{B}\|$

La 1. dice che  $\|\bar{A}\|$  e' un rappresentante della classe di equipotenza di  $A$ . Inoltre, per la 2.  $\|\cdot\|$  e' proprio una funzione, ovvero, ad ogni classe associa uno ed un solo rappresentante.

**Proof:**

(1)

Per definizione di  $\|\cdot\|$ :

$$\|\bar{A}\| \underset{\text{def di } \|\cdot\|}{\sim} \bar{A} \sim A \Rightarrow \|\bar{A}\| \sim A \Rightarrow \|\bar{A}\| \in [A]_{\sim}$$

(2)

$$\bar{A} \sim A \sim B \sim \bar{B} \underset{[4.34, \text{pg.32}]}{\Rightarrow} \|\bar{A}\| = \|\bar{B}\|$$

□

**Theorem 4.39.** (Cantor)

$$(\text{Ord}, \in) \simeq (\text{Card}_{\infty}, \in)$$

L'isomorfismo presentato nella dimostrazione lo indicheremo con  $\aleph$ .

**Proof:** Sia  $\alpha \in \text{Ord}$ , poniamo

$$\alpha^* \stackrel{\text{def}}{=} \min_{\in} \left\{ \beta \in \text{Card} \mid \alpha \overset{\in}{<} \beta \right\} \quad (0)$$

(1)  $\left\{ \beta \in \text{Card} \mid \alpha \overset{\in}{<} \beta \right\} \neq \emptyset$ Sia  $\mathcal{P}(\alpha)$  l'insieme delle parti di  $\alpha$ ,

$$\alpha \underset{[\text{QUA}, \text{thm27, pg.17}]}{\sim} \mathcal{P}(\alpha) \sim \|\overline{\mathcal{P}(\alpha)}\| \in \text{Card} \underset{[4.33, \text{pg.31}]}{\Rightarrow} \alpha \in \|\overline{\mathcal{P}(\alpha)}\|$$

$$\text{Quindi } \alpha \in \|\overline{\mathcal{P}(\alpha)}\| \Rightarrow \|\overline{\mathcal{P}(\alpha)}\| \in \left\{ \beta \in \text{Card} \mid \alpha \overset{\in}{<} \beta \right\}$$

Osserviamo che:

passo 1, [4.16, pg.24]  $\Rightarrow$  la definizione (0) e' ben posta

$$\alpha^* = \min \left\{ \beta \in \text{Card} \mid \alpha \overset{\in}{<} \beta \right\} \Rightarrow \alpha \overset{\in}{<} \alpha^* \quad (1)$$

Definiamo per induzione transfinita una funzione  $\aleph$  su  $\text{Ord}$ :

$$\aleph_0 = \omega$$

$$\aleph_{\alpha+1} = (\aleph_{\alpha})^*$$

$$\lambda \neq 0 \text{ ordinale limite, } \aleph_{\lambda} = \bigcup_{\beta \in \lambda} \aleph_{\beta}$$

(2)  $\aleph$  e' una funzione del tipo:

$$\aleph : \text{Ord} \longrightarrow \text{Card}_{\infty}$$

Dimostriamo intanto che  $\text{dom } \aleph = \text{Ord}$ . Procediamo per induzione transfinita (vedi [4.27,pg.28]):

1.  $0 \in \text{dom } \aleph$  (perche' abbiamo definito  $\aleph_0 = \omega$ )
2.  $\alpha \in \text{dom } \aleph \Rightarrow S\alpha = \alpha + 1 \in \text{dom } \aleph$ , (perche' abbiamo definito  $\aleph_{\alpha+1} = \aleph_\alpha^*$ )
3.  $\lambda \subseteq \text{dom } \aleph \Rightarrow \lambda \in \text{dom } \aleph$ , (perche' abbiamo definito  $\aleph_\lambda$ )

$$\underbrace{\Rightarrow}_{[4.27,pg.28]} \text{dom } \aleph = \text{Ord}$$

(questo e' il motivo per cui si dice che  $\aleph$  e' definita per induzione transfinita).

$\aleph$  e' una funzione, ovvero ad un elemento di  $\text{dom } \aleph$  corrisponde un solo elemento:

$\delta = 0 \Rightarrow \delta \neq \alpha + 1$ ,  $\delta$  non e' un ordinale limite diverso da 0  $\underbrace{\Rightarrow}_{\text{def di } \aleph}$  l'elemento associato a  $\delta$  e' solo  $\aleph_0$

$\delta = \alpha + 1 = S\alpha \Rightarrow \delta \neq 0$ ,  $\delta$  non e' un ordinale limite  $\Rightarrow \aleph_\delta = \aleph_{\alpha+1}$

$\alpha + 1 = \beta + 1 \Leftrightarrow S\alpha = S\beta \Leftrightarrow \alpha = \beta \Rightarrow \aleph_\alpha = \aleph_\beta$

$\delta = \lambda \neq 0$  e' un ordinale limite  $\Rightarrow \lambda \neq \alpha + 1$ ,  $\lambda \neq 0 \Rightarrow \aleph_\delta = \aleph_\lambda$

Adesso dimostriamo che  $\text{Im } \aleph \subseteq \text{Card}_\infty$ . Procediamo per induzione

$$C = \{\alpha \in \text{Ord} \mid \aleph_\alpha \in \text{Card}_\infty\}$$

1.  $\aleph_0 = \omega \in \text{Card}_\infty \Rightarrow 0 \in C$
2.  $\alpha \in C \Rightarrow \aleph_\alpha \in \text{Card}_\infty$  (2)

$$\omega \underbrace{\leq}_{(2)} \aleph_\alpha \stackrel{\epsilon}{<} (\aleph_\alpha)^* \Rightarrow \aleph_{\alpha+1} = (\aleph_\alpha)^* \in \text{Card}_\infty$$

3.  $\lambda \neq 0$  ord. lim,  $\lambda \subseteq C \Rightarrow \forall \beta \in \lambda \ \aleph_\beta \in \text{Card}_\infty \underbrace{\Rightarrow}_{[4.35,pg.34]} \aleph_\lambda = \bigcup_{\beta \in \lambda} \aleph_\beta \in \text{Card}_\infty$

$$\underbrace{\Rightarrow}_{[4.27,pg.28]} C = \text{Ord}$$

(3)  $\aleph$  e' un omomorfismo tra  $(\text{Ord}, \in)$  e  $(\text{Card}_\infty, \in)$

Procediamo per induzione,

$$C = \left\{ \alpha \in \text{Ord} \mid \beta \stackrel{\epsilon}{<} \alpha \Rightarrow \aleph_\beta \stackrel{\epsilon}{<} \aleph_\alpha \right\} \cup \{0\}$$

1.  $0 \in C$  per costruzione
2. Supponiamo  $\alpha \in C$ , dimostriamo  $\alpha + 1 \in C$ :

$$\beta \stackrel{\epsilon}{<} \alpha + 1 \Leftrightarrow \beta \in \alpha + 1 = \alpha \cup \{\alpha\} \Rightarrow \beta \stackrel{\epsilon}{\leq} \alpha \Rightarrow \aleph_\beta \stackrel{\epsilon}{\leq} \aleph_\alpha \underbrace{\stackrel{\epsilon}{<}}_{(1)} (\aleph_\alpha)^* = \aleph_{\alpha+1}$$

$$\left( \beta \stackrel{\epsilon}{<} \alpha + 1 \Rightarrow \aleph_\beta \stackrel{\epsilon}{<} \aleph_{\alpha+1} \right) \Rightarrow \alpha + 1 \in C$$

3. Supponiamo  $\lambda \neq 0$  ordinale limite,  $\lambda \subseteq C$ . Dimostriamo  $\lambda \in C$ . Sia  $\beta \in \lambda$

$$\beta \in \lambda \text{ ord. lim} \underbrace{\Rightarrow}_{[4.24,pg.27]} \beta + 1 \in \lambda$$

$$\beta \stackrel{\epsilon}{<} \beta + 1 \underbrace{\Rightarrow}_{\lambda \subseteq C} \aleph_\beta \stackrel{\epsilon}{<} \aleph_{\beta+1} \underbrace{\subseteq}_{\beta+1 \in \lambda = \bigcup \aleph_\beta} \aleph_\lambda \Rightarrow \aleph_\beta \stackrel{\epsilon}{<} \aleph_\lambda$$

Quindi  $\lambda \in C$

(4)  $\aleph$  e' iniettiva

$$\aleph \text{ omomorfismo} \underbrace{\Rightarrow}_{[3.6,pg.3]} \aleph \text{ iniettiva}$$

(5)  $\aleph$  e' surriettiva

Sia  $\gamma \in \text{Card}_\infty$ , troveremo un  $\alpha$  tale che  $\aleph_\alpha = \gamma$ .

$$\text{Sia } T = \left\{ \beta \in \text{Ord} \mid \gamma \overset{\varepsilon}{<} \aleph_\beta \right\}$$

$$\gamma \overset{\varepsilon}{<} \underbrace{\aleph_\gamma}_{\aleph \text{ omomorfismo, [4.28, pg.29]}} \overset{\varepsilon}{<} (\aleph_\gamma)^* = \aleph_{\gamma+1} \Rightarrow \gamma+1 \in T \Rightarrow T \neq \emptyset \quad (1)$$

$$\text{Sia } \alpha = \min T$$

(6)  $\alpha$  non e' un ordinale limite

Supponiamo per assurdo che lo sia

CASE:  $\alpha = 0$

$$0 = \alpha \in T \Rightarrow \gamma \overset{\varepsilon}{<} \aleph_0 = \omega \Leftrightarrow \gamma \in \omega \Rightarrow \text{assurdo contro } \gamma \in \text{Card}_\infty = \text{Card} \setminus \omega$$

CASE:  $\alpha \neq 0$

$$\alpha \neq 0, \alpha \text{ ord. lim} \Rightarrow \aleph_\alpha = \bigcup_{\beta \in \alpha} \aleph_\beta$$

$$\alpha \in T \Rightarrow \gamma \overset{\varepsilon}{<} \aleph_\alpha \quad (5)$$

$$\beta \in \alpha \Leftrightarrow \beta \overset{\varepsilon}{<} \alpha = \min T \Rightarrow \beta \notin T \Rightarrow \aleph_\beta \overset{\varepsilon}{\leq} \gamma \quad (6)$$

$$(6) \Rightarrow \underbrace{\aleph_\beta \subseteq \gamma}_{O2} \quad \forall \beta \in \alpha \Rightarrow \aleph_\alpha \subseteq \gamma$$

$$\Rightarrow \aleph_\alpha = \bigcup_{\beta \in \alpha} \beta \subseteq \gamma \quad \Rightarrow \quad \aleph_\alpha \overset{\varepsilon}{\leq} \gamma. \quad \text{Assurdo contro (5)}$$

passo 6  $\Rightarrow \exists \delta : \alpha = S\delta = \delta + 1$

$$\alpha = \delta + 1 \Rightarrow \delta \in \underbrace{\alpha}_{(6)} \Rightarrow \aleph_\delta \overset{\varepsilon}{\leq} \gamma \overset{\varepsilon}{<} \aleph_\alpha = \aleph_{\delta+1} = (\aleph_\delta)^* \Rightarrow \aleph_\delta \overset{\varepsilon}{\leq} \gamma \overset{\varepsilon}{<} (\aleph_\delta)^* \underset{\text{def. di } *}{=} \min \left\{ \beta \in \text{Card} \mid \aleph_\delta \overset{\varepsilon}{<} \beta \right\} \underset{\gamma \in \text{Card}}{\Rightarrow} \aleph_\delta = \gamma$$

Abbiamo cosi' trovato che

$$\gamma = \aleph_\delta$$

□

*Remark 4.1.* L'isomorfismo  $\aleph$  dato nella dimostrazione [4.39, pg.35], permette di mettere in "successione" tutti i cardinali:

$$\aleph_0 = \omega, \aleph_1 = \omega^*, \aleph_2 = (\omega^*)^*, \dots, \aleph_\omega = \bigcup_{n \in \omega} \aleph_n, \dots$$

Se assumiamo l'ipotesi del continuo si ha:

$$\aleph_0 = \omega = |\mathbb{N}|, \aleph_1 = \omega^* = |\mathbb{R}|$$

Nota: l'Ipotesi del continuo e' indipendente dagli assiomi della teoria degli insiemi.

Se assumiamo l'ipotesi del continuo generalizzata si ha:

$$\aleph_{\alpha+1} = \left| \mathcal{P}(\aleph_\alpha) \right|$$

**Definition 4.40.** Possiamo definire le operazioni di somma e prodotto su  $\text{Card}$ :

$$\alpha + \beta \stackrel{\text{def}}{=} \|A \cup B\|, \text{ dove } A, B \text{ sono insiemi tali che } \alpha = \|\overline{A}\|, \beta = \|\overline{B}\|$$

$$\alpha \beta \stackrel{\text{def}}{=} \|\overline{\alpha \times \beta}\|$$

**Proposition 4.41.**

1. *La definizione di somma non dipende dalla scelta di  $A, B$*
2.  *$+, \cdot$  ristrette ai cardinali finiti  $0, 1, \dots, n, \dots$ , sono le usuali operazioni su  $\mathbb{N}$*
3. *Vale la proprieta' commutativa e associativa*

*Su  $\text{Card}_\infty$ , non otteniamo l'aritmetica usuale perche':*

$$\aleph_0 + \aleph_0 = \aleph_0 \quad (\text{Unione di insiemi numerabile e' numerabile})$$

$$\aleph_0 \aleph_0 = \aleph_0$$

$$1 + \aleph_0 = \aleph_0$$

## 5 Appendice A

Qui di seguito vengono inclusi gli appunti cartacei.

Pagina 1 (volutamente lasciata in bianco)

Pagina 2 (volutamente lasciata in bianco)

Pagina 3 (volutamente lasciata in bianco)



























allora  $A^* = A \Rightarrow h: A^* = A \rightarrow B$  Ad iniettiva  $\Rightarrow A \leq B$

Cantor 1890

Thm 27

$$A \neq \emptyset \Rightarrow A \not\approx P(A)$$

Pf

•  $A \approx P(A)$ , infatti  $x \mapsto \{x\}$  è iniettiva

•  $\nexists f: A \rightarrow P(A)$  suriettiva, e quindi  $\nexists \psi: A \leftrightarrow P(A)$  biettiva

Se per ass  $f: A \rightarrow P(A)$  sur, sia  $A' = \{x \in A \mid x \notin f(x)\} \subseteq A \Rightarrow A' \in P(A)$

$$f \text{ sur} \Rightarrow \exists a \in A: f(a) = A'$$

CASO  $a \in A'$

$$a \in A' \Rightarrow a \notin f(a) = A' \subseteq A \Rightarrow a \notin A \text{ assurdo}$$

CASO  $a \notin A'$

$$a \notin A' = f(a) \Rightarrow a \in A' \text{ assurdo}$$

Lemma 27.0

$$X \text{ insieme, } B_x \subseteq X \forall x \in X \\ B: X \rightarrow P(X) \\ x \mapsto B_x$$

$$\Rightarrow \{x \in X \mid x \notin B_x\} \neq B_a$$

Pf

$$\text{Per assurdo } B_a = \{x \in X \mid x \notin B_x\} \cdot \begin{matrix} a \in B_a \Rightarrow a \notin B_a \\ a \notin B_a \Rightarrow a \in B_a \end{matrix} \text{ assurdo}$$















































## 6 \*

Index

\*, 40

ainAlphaEstOrd, 20

AlcuniCardinali, 32

AlcuniOrdinaliLimite, 26

AlphaBetaIsomAlloraUguali, 23

AlphaInOrdAlloraAlphaLessEqualF(Alpha), 29

AlphaIsomBetaAlloraUguali, 23

Appendice A, 39

AZHKZ, 15

BenOrdinatiImmersione, 7

BenOrdinatoEquivalenza, 2

BetaInAlphaEstSegmento, 23

BetaInOrdLimiteAlloraSuccBetaInOrdLim, 27

Cardinali, 31

cardinali, 31

CCDFestMinimale, 8

CorHausdorff, 15

DefBenOrdinato, 1

DefCardinali, 31

DefCCDF, 8

DefNumeroCardinaleDiA, 35

DefOmomorfismoOSET, 3

DefOperazioniOrdinali, 30

DefOrdinale, 17

DefOrdinaleLimite, 26

DefSegmento, 3

fdifferenziatallorasegmenti, 9

Hausdorff, 14

ImmersionePOSET, 3

IncollamentoDiOmomorfismi, 6

InduzioneSuOrd, 29

InduzioneSuOrdII, 29

InduzioneTransfinita, 14

Insiemi, 1

Introduzione, 1

LemmaSegUnioneSingoletto, 7

MinimoUnico, 1

NinAlpha, 19

Numeri ordinali, 17

numero cardinale, 32

O2Forte, 22

OmegaEstPiuPiccolo, 20

OrdAlphaMax, 17

OrdBenOrdinato, 25

Ordcccdf, 25

OrdConfronto, 21

ordinale limite, 26

OrdinaleEstInsiemeBO, 28

Ordinali e Insiemi Ben Ordinati, 27

Ordinali limite, 26

OrdLimMax, 26

OrdNonEstInsieme, 25

OrdPeano, 27

OrdSegmento, 21

OrdSuccessivoEstIniettivo, 26

OrdTrans, 17

POSET ben ordinati, 1

precedente immediato, 26

PropAaSegmento, 4

PropBenOrdinamento, 1

PropCardinali, 32

PropNumeriCardinali, 33

PropOcar, 35

PropSommaProdottoInOcar, 38

SegMinMax, 3

SommaProdottoInOcar, 38

SsegmentoAisomorfoAalloraSestA, 6

ST-Restrizione, 5

STsegmenti, 4

SuccessioneOrdinali, 19

SuccEstOrd, 18

ThmCantorCardinali, 36

ThmFondamentaleOrdinali, 28

ThmZermelo, 10

tipo d'ordine, 28

UnicoOmodiA, 6

UnicoPrecImmediato, 26

UnioneCardinaliEstCardinale, 34

UnioneDiCatenaOrdinali, 18  
UnioneIntersezioneEstOrd, 24  
UnioneIntersezioneSegmenti, 4  
  
Zorn lemma, 15