

**Computabilità**  
**Appunti\_04 e 05 (07 e 09/12/2022)**

Mario Verdicchio

Università degli Studi di Bergamo

Anno Accademico 2022-2023

## Numeri cardinali

- $\text{Card}(\mathbb{N}) = \aleph_0$  (“aleph zero”)
- $\text{Card}(\mathcal{P}(\mathbb{N})) = \text{Card}(\mathbb{R}) = \aleph_1$
- $\text{Card}(\mathcal{P}(\mathcal{P}(\mathbb{N}))) = \text{Card}(\mathcal{P}(\mathbb{R})) = \aleph_2$
- ...e così via: esistono infiniti ( $\aleph_0$ ) numeri cardinali

# Esistenza delle funzioni non computabili

## 1/3

- Cardinalità dell'insieme  $\Psi$  (funzioni  $N \rightarrow N$ ):
  - ogni  $f \in \Psi$  definisce un insieme di coppie  $(x, f(x))$ , quindi corrisponde a uno e un solo elemento di  $P(N \times N)$ : esiste quindi una funzione iniettiva da  $\Psi$  a  $P(N \times N)$
  - $N \times N$  ha la stessa cardinalità di  $N$ , cioè  $\aleph_0$
  - $P(N \times N)$  ha quindi la cardinalità di  $P(N)$ , cioè  $\aleph_1$
  - $\Psi$  ha quindi cardinalità  $\leq \aleph_1$
  - ogni elemento di  $G$ , ossia ogni stringa binaria infinita può essere vista come una particolare funzione  $N \rightarrow N$  (con rango  $\{0;1\}$ ): esiste quindi una funzione iniettiva da  $G$  a  $\Psi$
  - quindi  $\text{Card}(G) = \aleph_1 \leq \text{Card}(\Psi)$
  - unendo i due risultati:  $\text{Card}(\Psi) \leq \aleph_1 \leq \text{Card}(\Psi)$ , ossia  $\text{Card}(\Psi) = \aleph_1$

# Esistenza delle funzioni non computabili

## 2/3

- Cardinalità dell'insieme  $\Psi_C$  (funzioni computabili  $N \rightarrow N$ ):
  - ogni funzione computabile è computata almeno da un algoritmo, quindi  $\text{Card}(\Psi_C) \leq \text{Card}(\text{ALG})$  (ALG: insieme degli algoritmi)
  - per ogni numero naturale  $n$ , esiste una funzione computabile  $f_n$  tale che  $f_n(x) = n$  per ogni  $x$ , quindi  $\text{Card}(N) \leq \text{Card}(\Psi_C)$
  - dal momento che  $\text{Card}(\text{ALG}) = \text{Card}(N)$ , abbiamo che la cardinalità di  $\Psi_C$  non può che essere la cardinalità di  $N$ , cioè  $\aleph_0$

# Esistenza delle funzioni non computabili

## 3/3

- Cardinalità dell'insieme  $\Psi_{\text{NC}}$  (funzioni non computabili  $\mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$ ):
  - $\Psi = \Psi_{\text{C}} \cup \Psi_{\text{NC}}$ , inoltre sono chiaramente disgiunti
  - se  $\Psi_{\text{NC}}$  avesse cardinalità finita oppure pari a  $\aleph_0$ ,  $\Psi$  avrebbe cardinalità  $\aleph_0$ , perché l'unione di due insiemi numerabili è numerabile: si può infatti enumerare l'unione alternando gli elementi provenienti dai due insiemi
  - dato che la cardinalità di  $\Psi$  è  $\aleph_1$ , segue che  $\Psi_{\text{NC}}$  ha cardinalità  $\aleph_1$

## Generalità delle funzioni $N \rightarrow N$

- Le funzioni monoargomentali  $N \rightarrow N$  sono un caso particolare delle funzioni a più argomenti  $N^n \rightarrow N$
- Non si ha comunque perdita di generalità nel trattare solo le monoargomentali, perché le n-uple possono essere codificate in numeri naturali:
  - data una n-upla  $(k_1, \dots, k_n)$ ,  
 $t(k_1, \dots, k_n) = 0k_1^*0k_2^*0 \dots 0k_n^*$   
dove  $k_j^*$  è una sequenza di  $k_j+1$  caratteri '1'
  - data una stringa binaria  $b = b_0b_1 \dots b_m$   
 $p(b_0b_1 \dots b_m) = \sum_{i=0}^m (2^i \cdot b_i)$