

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 Ψ (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 Ψ 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
 - Ψ 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 Ψ
 - 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 Ψ_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 Ψ_C non può che essere la cardinalità di N , cioè \aleph_0

Esistenza delle funzioni non computabili

3/3

- Cardinalità dell'insieme Ψ_{NC} (funzioni non computabili $\mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$):
 - $\Psi = \Psi_{\text{C}} \cup \Psi_{\text{NC}}$, inoltre sono chiaramente disgiunti
 - se Ψ_{NC} avesse cardinalità finita oppure pari a \aleph_0 , Ψ 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 Ψ è \aleph_1 , segue che Ψ_{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 $b = b_0b_1 \dots b_m$
 $p(b_0b_1 \dots b_m) = \sum_{i=0}^m (2^i \cdot b_i)$