

Computabilità

Appunti_02 (30/11/2022)

Mario Verdicchio

Università degli Studi di Bergamo

Anno Accademico 2022-2023

Numerabilità

- Un insieme si dice numerabile quando ha la stessa cardinalità di \mathbb{N}
- Esempi di insiemi numerabili: \mathbb{Z} (interi), \mathbb{Q} (razionali), tutti i sottoinsiemi infiniti di \mathbb{N} (numeri pari, numeri dispari, numeri primi...)
- Il prodotto cartesiano ($A \times B$) di due insiemi numerabili è anch'esso numerabile (costruire una tabella e visitarne gli elementi con percorsi diagonali)
- Di conseguenza, il prodotto cartesiano di un numero qualunque di insiemi ($A_1 \times A_2 \times \dots \times A_n$) è numerabile

\mathbb{N} : 0 1 2 3 4 5 6 7 8 9 10 11 12 13 ...
 $\downarrow \downarrow \downarrow \downarrow \downarrow \downarrow \downarrow \downarrow \downarrow \downarrow \dots$
 A : $a_0 a_1 a_2 a_3 a_4 a_5 a_6 a_7 a_8 a_9 \dots$

Un insieme A è numerabile =
 tutti i suoi elementi possono essere
 messi su una fila

\mathbb{Z} : 0 -1 1 -2 2 -3 3 -4 4 -5 5 -6 6 ...

⑥

	0	1	2	3	4	5	6
-1	0	-1	-2	-3	-4	-5	-6
1	0	1	2	3	4	5	6
-2	0	$-\frac{1}{2}$	$-\frac{2}{2}$	$-\frac{3}{2}$	$-\frac{4}{2}$	$-\frac{5}{2}$	$-\frac{6}{2}$
2	0	$\frac{1}{2}$	$\frac{2}{2}$	$\frac{3}{2}$	$\frac{4}{2}$	$\frac{5}{2}$	$\frac{6}{2}$
-3	0	$-\frac{1}{3}$	$-\frac{2}{3}$	$-\frac{3}{3}$	$-\frac{4}{3}$	$-\frac{5}{3}$	$-\frac{6}{3}$
3	0	$\frac{1}{3}$	$\frac{2}{3}$	$\frac{3}{3}$	$\frac{4}{3}$	$\frac{5}{3}$	$\frac{6}{3}$
-4	0	$-\frac{1}{4}$	$-\frac{2}{4}$	$-\frac{3}{4}$	$-\frac{4}{4}$	$-\frac{5}{4}$	$-\frac{6}{4}$
4	0	$\frac{1}{4}$	$\frac{2}{4}$	$\frac{3}{4}$	$\frac{4}{4}$	$\frac{5}{4}$	$\frac{6}{4}$

$A_1 \times A_2$	a_{20}	a_{21}	a_{22}	a_{23}
a_{10}				
a_{11}				
a_{12}		(a_{12}, a_{21})		
a_{13}				
\vdots				

$A_1 \times A_2 \times A_3 \times A_4 \times \dots$

Altri insiemi numerabili 1/2

- S, l'insieme delle stringhe binarie infinite che da un certo punto in poi contengono solo '0'
 - lo si dimostra mostrando che la codifica binaria costituisce una corrispondenza biunivoca con i numeri naturali
- F, l'insieme di tutte le n-uple di numeri naturali
 - lo si dimostra con la codifica $n^* = (n+1)$ caratteri '1' facendo corrispondere a ciascun elemento di F (k_1, \dots, k_n) la stringa $0, k_1^*, 0, k_2^*, \dots, 0, k_n^*, 0, 0 \dots 0 \dots$ che appartiene a S

$$\begin{array}{c}
 S \\
 \in S \\
 S = 10110100 \downarrow 0000 \dots 000\dots \\
 \begin{array}{cccc}
 \vdots & \vdots & \vdots & \vdots \\
 2^0 & 2^2 & 2^3 & 2^5 \\
 \end{array} \rightarrow 2^0 + 2^2 + 2^3 + 2^5 + 2^8 = 301 \in \mathbb{N} \\
 f(S) = 301 \quad f^{-1}(301) = S \quad f \text{ biunivoca}
 \end{array}$$

$$\begin{array}{c}
 F \\
 \in \\
 \varphi = (k_1, \dots, k_n) \\
 0 k_1^* 0 k_2^* \dots k_n^* 0000 \dots 000 \dots \in S \\
 \uparrow k_i^* = k_i + 1 \text{ "1"} \\
 \text{esiste funzione INIETTIVA } f \text{ da } F \text{ a } S \\
 (\varphi_1 \neq \varphi_2 \xrightarrow{f} s_1 \neq s_2) \\
 \text{quindi } \text{Card}(F) \leq \text{Card}(S) = \text{Card}(\mathbb{N}) \\
 \text{essendo } F \text{ infinito, allora } \text{Card}(F) = \text{Card}(\mathbb{N})
 \end{array}$$

Altri insiemi numerabili 2/2

- Se Σ è l'alfabeto (finito o numerabile) di un linguaggio, le stringhe di questo linguaggio sono n-uple finite di elementi di Σ
- Come nel caso di F , che è costituito da n-uple finite di elementi di N ed è numerabile, così il linguaggio basato su Σ è anch'esso numerabile
- Quindi, l'insieme Prog dei programmi (che non sono altro che n-uple dell'alfabeto) è numerabile

while (1)
 print(0);



(w,h,i,l,e,(,1,),p,r,i,n,t,(,0,);)



(119,104,105,108,101,40,49,41,112,114,105,110,116,40,48,41,59) ∈ F