

Correzione del primo compito di strutture  
discrete

April 24, 2008

**Exercise 1.** Dimostrare che per ogni numero intero  $n \geq 3$  risulta

$$n^4 > 9n^2 + n - 4$$

**Solution 1.** Procediamo per induzione su  $n$ . Il caso base,  $n = 3$ , va bene perché  $3^4 > 9 \cdot 3^2 + 3 - 4$ . Chiaramente abbiamo che

$$(n+1)^4 = n^4 + 4n^3 + 6n^2 + 4n + 1$$

e

$$9(n+1)^2 + (n+1) - 4 = 9n^2 + 18n + 9 + n + 1 - 4$$

Assumiamo ora che la disequazione

$$n^4 > 9n^2 + n - 4 \quad (1)$$

valga per un certo  $n > 3$ . Per concludere l'induzione dobbiamo mostrare che

$$n^4 + 4n^3 + 6n^2 + 4n + 1 > 9n^2 + 18n + 9 + n + 1 - 4$$

Per l'ipotesi induttiva, è sufficiente dimostrare che

$$4n^3 + 6n^2 + 4n + 1 > 18n + 10 \quad (2)$$

che è una disequazione più semplice di (1).

Riscriviamo (2) come segue

$$4n^3 + 6n^2 > 14n + 9 \quad (3)$$

Chiaramente  $4n^3 + 6n^2 > 6n^2$  per ogni  $n > 0$ . Quindi per dimostrare (3) basta dimostrare

$$6n^2 > 14n + 9 \quad (4)$$

per  $n > 3$ . La disequazione (4) si può riscrivere come

$$6n^2 - 14n - 9 > 0 \quad (5)$$

Con qualche semplice passaggio di algebra elementare si scopre che la più piccola soluzione intera positiva alla disequazione (5) è proprio  $n = 3$  e che tutti i numeri maggiori di 3 sono anch'essi soluzioni.

**Exercise 2.** Dimostrare, ragionando per induzione su  $k$ , che per ogni  $k \in \mathbb{N}$ , se  $n \geq k$  allora

$$2^k + \sum_{i=k}^n 2^i = 2^{n+1}$$

**Solution 2.** Il caso base è  $k = 0$ . In questo caso dobbiamo dimostrare che

$$1 + \sum_{i=0}^n 2^i = 2^{n+1} \quad (1)$$

Possiamo procedere per induzione su  $n$ . Il caso base,  $n = 0$ , va bene. Assumiamo ora che la formula sia verificata per un certo  $n > 0$ .

$$\begin{aligned} 1 + \sum_{i=0}^{n+1} 2^i &= 1 + \sum_{i=0}^n 2^i + 2^{n+1} \\ &= 2^{n+1} + 2^{n+1}, \text{ per ip. ind.,} \\ &= 2 \cdot 2^{n+1} \\ &= 2^{n+2} \end{aligned}$$

Procediamo ora con il passo induttivo e supponiamo che (1) sia vera per un certo  $k > 0$ . Vogliamo dimostrare che

$$2^{k+1} + \sum_{i=k+1}^n 2^i = 2^{n+1}$$

dove  $n \geq k + 1$ .

$$\begin{aligned} 2^{k+1} + \sum_{i=k+1}^n 2^i &= 2^k + 2^k + \sum_{i=k}^n 2^i - 2^k \\ &= 2^k + 2^{n+1} - 2^k, \text{ per ip. ind.,} \\ &= 2^{n+1} \end{aligned}$$

**Exercise 3.** Sia  $S = \{2^n \mid n \in \mathbb{N}\}$  e definiamo l'insieme  $\mathcal{F}(S)$  delle parti finite di  $S$  ponendo:

$$\mathcal{F}(S) = \{X \in \mathcal{P}(S) \mid X \text{ finito}\}$$

Dimostrare che la funzione

$$\beta : \mathcal{F}(S) \rightarrow \mathbb{N}$$

definita da

$$\beta(X) = \sum_{a \in X} a$$

è biiettiva. Dedurne che  $|\mathcal{F}(\mathbb{N})| < |\mathcal{P}(\mathbb{N})|$ .

**Solution 3.** La suriettività di  $\beta$  corrisponde al fatto (ben noto in informatica) che ogni numero naturale può essere codificato come una stringa di bit. Infatti ogni numero  $n \in \mathbb{N}$  può essere convertito in binario. Chiaramente l'insieme  $X = \{2^m \mid \text{l}'m\text{-esimo bit è uguale a } 1\}$  è finito ed è tale che  $\beta(X) = m$ .

L'iniettività di  $\beta$  corrisponde al fatto (anche questo ben noto) che tale codifica è unica. Siano  $X = \{2^{a_1}, \dots, 2^{a_n}\}, Y = \{2^{b_1}, \dots, 2^{b_m}\} \in \mathcal{F}(S)$  e supponiamo  $\beta(X) = \beta(Y)$ . Dimostriamo che  $\{a_1, \dots, a_n\} = \{b_1, \dots, b_m\}$ . Possiamo assumere che

$$a_1 < \dots < a_n \text{ e } b_1 < \dots < b_m$$

Supponiamo per assurdo che  $X \neq Y$ . Vi sono tre casi possibili

(Caso 1:  $a_n < b_m$ ) In tal caso abbiamo

$$\sum_{i=1}^m 2^{b_i} \geq 2^{b_m} \geq 2^{a_n+1} > \sum_{j=1}^{a_n} 2^j \geq \sum_{i=1}^n 2^{a_i}.$$

Quindi  $\beta(X) > \beta(Y)$ . Assurdo.

(Caso 2:  $a_n > b_m$ ) Come il caso 1.

(Caso 3:  $a_n = b_m$ ) In tal caso ripetiamo il ragionamento su  $a_{n-1}, b_{m-1}$ , e così via. Man mano che retrocediamo vedremo che i casi 1 e 2 sono sempre contraddittori.

**Exercise 4.** Sia  $S = \{1, 2, 3, 4, 8, 8, 72\}$ . Definiamo la relazione  $\prec \subseteq S \times S$

$$x \prec y \text{ sse } y \mid x$$

Dimostrare che  $(S, \prec)$  è un ordine parziale. Dire se  $(S, \prec)$  è un reticolo e, in caso affermativo, se è distributivo.

**Solution 4.** Abbiamo che  $72 \prec 8 \prec 4 \prec 2 \prec 1$  e  $72 \prec 9 \prec 3 \prec 1$ .  $(S, \prec)$  è un reticolo ma non è un reticolo distributivo, in quanto contiene un sottoreticolo isomorfo al reticolo  $(\{a, b, c, d, e\}, \sqsubset)$ , dove  $a \sqsubset b \sqsubset c \sqsubset e$  e  $a \sqsubset d \sqsubset e$ .