UNIVERSITÀ DEGLI STUDI "LA SAPIENZA" CORSO DI STUDI IN INFORMATICA

ESERCITAZIONI AL CORSO DI LOGICA MATEMATICA

DIMOSTRAZIONI PER INDUZIONE

PRINCIPIO DI INDUZIONE

Data una proprietà P(n) sui naturali, il *principio di induzione* si esprime con la formula: $(P(0) \land \forall n(P(n) \to P(n+1))) \to \forall nP(n)$. Esso permette di dimostrare $\forall nP(n)$ dalla dimostrazione di P(0) (detta base dell'induzione) e dalla dimostrazione di $\forall n(P(n) \to P(n+1))$ (detta passo induttivo).

Esercizio 1. Dimostrare per induzione su n che per ogni n:

$$\sum_{i=1}^{n} \frac{1}{i(i+1)} = \frac{n}{n+1}$$

Soluzione.

Passo base: se n = 0, allora $\sum_{i=1}^{0} \frac{1}{i(i+1)} = 0 = \frac{0}{1}$.

Passo induttivo: suppongo $\sum_{i=1}^n \frac{1}{i(i+1)} = \frac{n}{n+1}$ e dimostro che $\sum_{i=1}^{n+1} \frac{1}{i(i+1)} = \frac{n+1}{n+2}$.

$$\begin{array}{ll} \sum_{i=1}^{n+1}\frac{1}{i(i+1)}&=&\sum_{i=1}^{n}\frac{1}{i(i+1)}+\frac{1}{(n+1)(n+2)} \quad \text{per def. sommatoria} \\ &=&\frac{n}{n+1}+\frac{1}{(n+1)(n+2)} \qquad \quad \text{per ipotesi induttiva} \\ &=&\frac{n^2+2n+1}{(n+1)(n+2)} \\ &=&\frac{n+1}{(n+2)} \end{array}$$

Esercizio 2. Dimostrare per induzione su n che, per ogni n, $n^5 + 4n + 10$ è divisibile per 5.

Soluzione.

Passo base: se n=0 allora $n^5+4n+10=10$ che è divisibile per 5.

Passo induttivo: suppongo $n^5+4n+10$ divisibile per 5 e dimostro che $(n+1)^5+4(n+1)+10$ è divisibile per 5. La potenza $(n+1)^5$ si sviluppa in $n^5+5n^4+10n^3+10n^2+5n+1$. Quindi $(n+1)^5+4(n+1)+10$ è uguale a (raggruppando opportunatamente gli addendi):

$$(n^5 + 4n + 10) + 5n^4 + 10n^3 + 10n^2 + 5n + 5$$

che è divisibile per 5, essendolo tutti i suoi addendi (in particolare $n^5 + 4n + 10$ è divisibile per 5 per ipotesi induttiva).

Esercizio 3. Dimostra per induzione su n che la somma degli angoli interni di un poligono convesso con n lati è $\pi(n-2)$.

Soluzione.

Passo base: la base dell'induzione è n=3, essendo il triangolo il poligono convesso con meno lati. In quasto caso sappiamo che la somma dei suoi angoli interni è $\pi=\pi(3-2)$.

Passo induttivo: sia A un poligono di n+1 lati, con $n \geq 3$. Siano \overline{ab} , \overline{bc} due lati del poligono con a,b,c tre vertici distinti. La diagonale \overline{ac} divide il poligono A nel triangolo di vertici a,b,c e in un poligono A' di n lati. Per ipotesi induttiva la somma degli angoli interni di A' è $\pi(n-2)$, quindi la somma degli angoli interni di A è $\pi(n-2)+\pi=\pi(n+1-2)$.

Esercizio 4 (Torre di Hanoi). Ci sono tre aste verticali; all inizio su di una sono infilzati n dischi con un buco nel centro, di raggio decrescente dal basso verso l'alto. Bisogna spostare la pila in un'altra asta, muovendo un disco alla volta da una pila e infilzandolo in un'altra, servendosi anche della terza asta come passaggio. La condizione è che in nessun momento su nessuna pila ci sia un disco al di sotto del quale ce ne è uno di raggio minore.

Dimostrare che per ogni n > 0, lo spostamento si può fare in $2^n - 1$ mosse.

Soluzione.

Passo base: se n = 1 allora è necessaria $1 = 2^1 - 1$ mossa.

Passo induttivo: chiamo a,b,c le tre aste e considero una pila di n+1 dischi su a. Dimostro che è possibile eseguire lo spostamento in $2^{n+1}-1$ mosse. Per ipotesi induttiva posso spostare i primi n dischi sull'asta b in 2^n-1 mosse. Sposto allora l'ultimo disco rimasto in a sull'asta c e sempre applicando l'ipotesi induttiva sposto nuovamente gli n dischi in b sopra il disco in c in 2^n-1 mosse. Il totale delle mosse eseguite è $2(2^n-1)+1=2^{n+1}-1$.

Esercizio 5. Quante sono le funzioni da un insieme con n elementi in un insieme con m elementi? Dai una dimostrazione per induzione della risposta.

Soluzione. Per individuare il numero di funzioni facciamo un pò di casi: per n=0 l'unica funzione è la funzione vuota. Per n=1 ci sono m funzioni, per n=2 ci sono $m\times m=m^2$ funzioni, etc . . . Quindi congetturiamo che il numero di funzioni sia m^n . Verifichiamolo per induzione:

Passo base: se n=0 allora abbiamo solo la funzione vuota, quindi $1=m^0$.

Passo induttivo: supponiamo che il numero di funzioni da n a m sia m^n e dimostriamo che il numero di funzioni da n+1 a m è m^{n+1} . Da una funzione $f:n\to m$ possiamo definire m funzioni $f:n+1\to m$ a seconda del valore di f(n+1). Dunque il numero di funzioni da n+1 a m sarà $m^n\times m=m^{n+1}$.

Osserva che in questo esercizio ciò su cui abbiamo fatto induzione è n, mentre m rimane un parametro della dimostrazione. \Box

Esercizio 6. Quanti sono i sottoinsiemi di un insieme con n elementi? Dai una dimostrazione per induzione della risposta.

Soluzione. Per individuare il numero di sottoinsiemi di un insieme con n elementi facciamo un pò di casi: per n=0 l'unico sottoinsieme dell'insieme vuoto è se stesso, per n=1 abbiamo 2 sottoinsiemi (l'insieme vuoto e l'insieme stesso), per n=2 abbiamo 4 sottoinsiemi, per n=3

abbiamo 8 sottoinsiemi, etc..., quindi congetturiamo che il numero di sottoinsiemi di un insieme con n elementi è 2^n . Verifichiamolo per induzione:

Passo base: se n=0 allora abbiamo il solo sottoinsieme vuoto, quindi $1=2^0$.

Passo induttivo: supponiamo che il numero di sottoinsiemi di un insieme di n elementi sia 2^n e dimostriamo che il numero di sottoinsiemi di un insieme A di n+1 elementi è 2^{n+1} . Sia $A = A' \cup \{a\}$ dove A' ha n elementi. I sottoinsiemi di A sono i sottoinsiemi di A' più i sottoinsiemi di A' uniti con $\{a\}$, quindi abbiamo $2 \times 2^n = 2^{n+1}$ sottoinsiemi.

Principio dell'induzione forte

Data una proprietà P(n) sui naturali, il principio di induzione forte si esprime con la formula: $\forall n(\forall m < nP(m) \rightarrow P(n)) \rightarrow \forall nP(n)$. Esso permette di dimostrare $\forall nP(n)$ dalla dimostrazione $\operatorname{di} \forall n (\forall m < nP(m) \to P(n)).$

Rispetto al principio di induzione semplice osserva che:

- non abbiamo la distinzione base/passo induttivo: la base dell'induzione è infatti compresa nella formula $\forall n (\forall m < nP(m) \rightarrow P(n))$. Quando n = 0 infatti otteniamo $\forall m < 0P(m) \rightarrow P(m)$ P(0)), che è equivalente a P(0);
- l'ipotesi induttiva di $\forall n (\forall m < nP(m) \rightarrow P(n))$ (ovvero: $\forall m < nP(m)$) è più forte rispetto all'ipotesi induttiva dell'induzione semplice (che è: P(n)). Questo permette di semplificare alcune dimostrazioni quando si utilizza l'induzione forte invece di quella semplice.

I due principi di induzione sono comunque logicamente equivalenti, ossia dall'uno si può dimostrare l'altro e viceversa.

Esercizio 7 (Scomposizione dei fattori primi). Dimostra per induzione forte che ogni numero naturale n>1 ammette una scomposizione in fattori primi.

Soluzione. Sia n un numero > 1, suppongo che per ogni m, 1 < m < n, m ammette una scomposizione in fattori primi (ipotesi induttiva) e dimostro che anche n ammette una scomposizione in fattori primi.

Se n è primo, allora ovviamente abbiamo l'asserto. Se n non è primo allora n = pq, dove 1 < p, q < n. Per ipotesi induttiva sia p che q ammettono una scomposizione in fattori primi, quindi *n* ammette una scomposizione in fattori primi.

Nelle dispense delle lezioni si trova una dimostrazione dell'esercizio 7 per induzione semplice: osserva come utilizzando l'induzione forte si ottenga una dimostrazione più semplice.

Esercizio 8. Dimostra per induzione forte che per ogni naturale che:

$$\sum_{i=1}^{n} (-1)^{i-1} \frac{1}{i} \ge 0$$

Soluzione. La dimostrazione si divide in tre casi:

- (1) se n=0 allora $\sum_{i=1}^0 (-1)^{i-1}\frac{1}{i}=0$; (2) se n è pari, per ipotesi induttiva abbiamo che:

$$\sum_{i=1}^{n-2} (-1)^{i-1} \frac{1}{i} \ge 0$$

quindi:

$$\sum_{i=1}^{n-2} (-1)^{i-1} \frac{1}{i} + \left(\frac{1}{n-1} - \frac{1}{n}\right) \ge 0$$

essendo
$$\frac{1}{n-1} - \frac{1}{n} > 0$$
.

essendo $\frac{1}{n-1} - \frac{1}{n} > 0$. (3) se n è dispari, per ipotesi induttiva abbiamo che:

$$\sum_{i=1}^{n-1} (-1)^{i-1} \frac{1}{i} \ge 0$$

quindi:

$$\sum_{i=1}^{n-1} (-1)^{i-1} \frac{1}{i} + \frac{1}{n} \ge 0$$

Esercizio 9. Dimostra l'asserto dell'esercizio precendente utilizzando l'induzione semplice.