

Dimostrazioni e ricorsione

Tabella dei contenuti

Proprietà	2
Funzioni ricorsive e non	2
Insiemi di proposizioni	3
Principio di induzione su <i>PROP</i>	3
Dimostrazione	3
Funzioni notevoli	4
Insieme delle sottoproposizioni	4
Rango di una proposizione	4
Teorema di ricorsione primitiva	5

Proprietà

Sia A un insieme e P un suo sottoinsieme: l'elemento $a \in A$ soddisfa la proprietà P se e solamente se $a \in P$. In altre parole una proprietà è l'insieme degli elementi che rispettano una determinata condizione.

Per esempio, una proprietà su \mathbb{N} potrebbe essere: $P = \{n \mid n \in \mathbb{N}, n > 0\}$ dove $P \subseteq \mathbb{N}$, infatti:

- $1 \in P$ infatti $P(1)$ vale
- $0 \notin P$ perciò $P(0)$ non vale.

Per dimostrare una proprietà su tutte le proposizioni, necessitiamo di una definizione dell'insieme che le contiene.

Funzioni ricorsive e non

Siano A, B due insiemi e $f \subseteq A \times B$, f viene chiamata funzione se e solamente se per ogni elemento del dominio A , esiste ed è unico un elemento del codominio B , tale che la coppia (a, b) appartenga ad f , cioè:

$$\forall a \in A, \exists! b \in B, (a, b) \in f \quad (1)$$

Per cui si scrive:

- $f(a) = b$ quando $(a, b) \in f$
- $f : A \rightarrow B$ quando $f \subseteq A \times B$

Nota bene

Una funzione è definita in modo ricorsivo se è definita dal valore sui propri elementi.

Per esempio una funzione ricorsiva può essere quella che ad ogni proposizione, assegna il numero delle sue parentesi, definita come:

$$\pi : PROP \rightarrow \mathbb{N}$$

I valori che assume sono:

- $\pi(\alpha) = 0$ per $\alpha \in AT$
- $\pi(\neg\alpha) = 2 + \pi(\alpha)$
- $\left. \begin{array}{l} \pi(\alpha \wedge \beta) \\ \pi(\alpha \vee \beta) \\ \pi(\alpha \rightarrow \beta) \end{array} \right\} = 2 + \pi(\alpha) + \pi(\beta)$

Insiemi di proposizioni

Viene chiamato *PROP* il più piccolo insieme X di stringhe, tale che:

1. $\perp \in PROP$
2. $p \in PROP$ per p simbolo proposizionale
3. Se $\alpha, \beta \in PROP$ allora:
$$\begin{cases} (\alpha \wedge \beta) \\ (\alpha \vee \beta) \\ (\neg \alpha) \\ (\alpha \rightarrow \beta) \end{cases} \in PROP$$

Viene invece chiamato *AT* l'insieme delle proposizioni atomiche, cioè quelle che non possono essere semplificate ulteriormente. Per questo possiamo affermare che $AT \subset PROP$.

Principio di induzione su *PROP*

Per poter determinare se una proprietà vale per tutte le proposizioni, si utilizza il seguente principio di induzione sull'insieme *PROP*. Siano $P \subseteq PROP$ e α, β due proposizioni qualsiasi, possiamo affermare che $\forall \varphi \in PROP$ vale $P(\varphi)$ se e solamente se:

1. Vale $P(\alpha)$ per $\alpha \in AT$
2. Ipotizzando valga $P(\alpha)$, allora vale anche $P(\neg \alpha)$
3. Ipotizzando valgano $P(\alpha), P(\beta)$, allora valgono anche
$$\begin{cases} (\alpha \wedge \beta) \\ (\alpha \vee \beta) \\ (\alpha \rightarrow \beta) \end{cases}$$

Nota bene

Se la proprietà $P \subseteq PROP$ vale **per ogni** elemento di *PROP*, allora significa che P è *PROP* stesso.

Dimostrazione

Vogliamo dimostrare che ogni proposizione, possiede un numero pari di parentesi, in altre parole $\forall \alpha \in PROP, P(\alpha) \iff \pi(\alpha)$ è pari.

Utilizzando il principio di induzione, applicato all'insieme *PROP*:

1. $P(\alpha)$ vale per $\alpha \in AT$?

$$\alpha \in AT \implies \pi(\alpha) = 0$$

2. Ipotizzando che valga $P(\alpha)$, allora vale anche $P(\neg \alpha)$?

$$\pi(\neg \alpha) = 2 + \pi(\alpha) = 2$$

3. Ipotizzando che valgano $P(\alpha), P(\beta)$, allora valgono anche $P(\alpha \wedge \beta), P(\alpha \vee \beta)$ e $P(\alpha \rightarrow \beta)$?

$$\left. \begin{array}{l} P(\alpha \wedge \beta) \\ P(\alpha \vee \beta) \\ P(\alpha \rightarrow \beta) \end{array} \right\} = 2 + \pi(\alpha) + \pi(\beta) = 2$$

Conclusione: $\forall \varphi \in PROP, \pi(\varphi)$ è pari quindi $\forall \varphi \in PROP, P(\varphi)$ è verificata.

Funzioni notevoli

Alcune funzioni sono indispensabili per poter definire determinati concetti.

Insieme delle sottoproposizioni

La funzione ricorsiva Sub associa ad ogni proposizione, l'insieme delle proposizioni che la compongono, cioè $Sub : PROP \rightarrow 2^{PROP}$. I valori che assume Sub sono:

- $Sub(\varphi) = \{\varphi\}$ per $\varphi \in AT$
- $Sub(\neg\varphi) = \{\neg\varphi\} \cup Sub(\varphi)$
- $\left. \begin{array}{l} Sub(\alpha \wedge \beta) \\ Sub(\alpha \vee \beta) \\ Sub(\alpha \rightarrow \beta) \end{array} \right\} = \{\varphi * \psi\} \cup Sub(\varphi) \cup Sub(\psi)$

dove $*$ è un connettivo tra $\{\wedge, \vee, \rightarrow\}$.

Nota bene

L'insieme 2^A si chiama *Insieme potenza* o *delle parti* di A .

Rango di una proposizione

La funzione ricorsiva r associa ad ogni proposizione il proprio rango o complessità, cioè $r : PROP \rightarrow \mathbb{N}$. I valori che assume sono:

- $r(\varphi) = 0$ per $\varphi \in AT$
- $r(\neg\varphi) = 1 + r(\varphi)$
- $\left. \begin{array}{l} r(\alpha \wedge \beta) \\ r(\alpha \vee \beta) \\ r(\alpha \rightarrow \beta) \end{array} \right\} = 1 + \max(r(\varphi), r(\psi))$

Teorema di ricorsione primitiva

Siano $A \subseteq PROP$ un insieme e $*$ un connettivo tra $\{\wedge, \vee, \rightarrow\}$. Supponendo di avere delle funzioni come le seguenti:

$$\begin{aligned} H_{at} &: AT \rightarrow A \\ H_{\neg} &: A \rightarrow A \\ H_{*} &: A \times A \rightarrow A \end{aligned} \tag{2}$$

Esiste ed è unica una funzione $F : PROP \rightarrow A$ tale che:

$$\begin{aligned} F(\varphi) &= H_{at}(\varphi) \text{ per } \varphi \in AT \\ F(\neg\varphi) &= H_{\neg}(F(\varphi)) \\ F(\varphi * \psi) &= H_{*}(F(\varphi), F(\psi)) \end{aligned} \tag{3}$$