

**Elementi di Logica Matematica**  
**Quarto Appello 2006-07**  
**Prova scritta del 16 Gennaio 2008**

Un albero è un insieme  $T$  di “nodi” su cui è definita una relazione d’ordine parziale  $\preceq$  con un elemento minimo  $r$  (la radice dell’albero) e tale che l’insieme dei predecessori  $\{y \mid y \preceq x\}$  di un qualsiasi nodo  $x \in T$  è finito (NOTA BENE) e linearmente ordinato da  $\preceq$  (ovvero dati due nodi  $a, b \preceq x$  si ha  $a \preceq b$  o  $b \preceq a$ ). Definiamo  $x \prec y : \iff x \preceq y \wedge x \neq y$ . Se  $x \prec y$  diciamo che  $y$  è un discendente di  $x$ . Se  $y$  è un discendente di  $x$  e inoltre non vi è alcun nodo  $z$  con  $x \prec z \prec y$  allora diciamo che  $y$  è figlio di  $x$ . Diciamo che un albero  $(T, \preceq)$  è ben fondato se non ha rami infiniti, ovvero se non esistono successioni  $(x_n \mid n \in \mathbb{N})$  di nodi tali che per ogni  $n$  il nodo  $x_{n+1}$  è figlio di  $x_n$ . (Questo significa in effetti che la relazione inversa  $x \preceq^* y : \iff y \preceq x$  è ben fondata.)

**1)** Si dimostri che un albero  $(T, \preceq)$  è ben fondato se e solo se esiste una funzione decrescente  $f: T \rightarrow ORD$ , dove  $ORD$  è la classe degli ordinali e  $f$  è detta decrescente se  $y \prec x$  implica  $f(x) \prec f(y)$ .

Diciamo che un albero è a ramificazione finita se ogni suo nodo ha un numero finito di figli.

**2)** Si dimostri che un albero ben fondato  $(T, \preceq)$  a ramificazione finita ammette sempre una funzione decrescente  $f: T \rightarrow ORD$  la cui immagine è un ordinale finito, ma che vi sono alberi ben fondati a ramificazione infinita che non ammettono tali funzioni.

L’altezza di un albero ben fondato  $(T, \preceq)$  è definita come il minimo ordinale  $\alpha$  tale che esiste una funzione decrescente  $f: T \rightarrow \alpha$ . (Quindi l’altezza di un albero ben fondato a ramificazione finita è un ordinale finito.) Conveniamo che l’altezza di un albero vuoto è zero.

**3)** Si dimostri che l’altezza  $\rho(T)$  di un albero  $T$  è uguale a  $\sup\{\rho(T') + 1 \mid T'\}$  dove  $T'$  varia tra i sottoalberi propri di  $T$  immediatamente sopra la radice.

**4)** Si trovino esempi di alberi ben fondati di altezza  $\omega$ ,  $\omega + 1$ ,  $\omega + \omega$  ed  $\omega \cdot \omega$ .

**5)** Si dimostri che l’altezza di un albero numerabile è un ordinale numerabile, e che per ogni ordinale numerabile  $\alpha$  esiste un albero ben fondato  $T$  di altezza  $\alpha$ .

**6)** Dato un cardinale  $\kappa$ , si caratterizzino gli ordinali che possono essere altezze di alberi ben fondati di cardinalità  $\leq \kappa$ .