

Alberi binari

$$B_{n+1} = \sum_{k=0}^n B_k B_{n-k}$$

$B = \{\text{insieme degli alberi binari}\}$

$|b| = \text{numero dei nodi interni}$

$$B = \{\square\} \cup \{o\} \times B \times B$$

i due progetti indicano i due rami che partono da un nodo

$$B(t) = t^0 + tB(t)^2 = 1 + tB(t)^2 \\ = \frac{1 \pm \sqrt{1-4t}}{2t}$$

si esclude il caso positivo per le condizioni iniziali

$$\lim_{t \rightarrow 0} \frac{1 \pm \sqrt{1-4t}}{2t} \frac{1 \pm \sqrt{1-4t}}{1 \pm \sqrt{1-4t}} = \lim_{t \rightarrow 0} \frac{1-1+4t}{2t(1 \pm \sqrt{1-4t})}$$

$$B(0) = B(1) = 1$$

$$B_n = \frac{1}{n+1} \binom{2n}{n}$$

Prendendo $|b| = \text{numero di nodi esterni}$ \square

$$B(t) = t + t^0 B(t)^2$$

$$B(t) = t + B(t)^2$$

$$B(t)^2 - B(t) + t = 0$$

$$B(t) = \frac{1 \pm \sqrt{1-4t}}{2}$$

$B(0) = 0$ con questa condizione si prendono entrambi i casi.

C'è uno shift di uno rispetto al caso precedente

$$B_n = \frac{1}{n} \binom{2(n-1)}{n-1}$$

Le due funzioni si possono unire

t per nodi interni o

w per nodi esterni \square

$$B(t, w) = w + tB(t, w)^2$$

Alberi s-ari

$B = \{\text{L insieme di alberi s-ari}\}$

$|b| = \text{numero dei nodi interni}$

$B = \{\square\} \cup \{o\} \times B \times B \times \dots \times B$ con s prodotti

$$B(t) = 1 + tB(t)^s$$

$$B_n = \frac{1}{(s-1)n+1} \binom{sn}{n}$$

Alberi ordinati

Un albero è un nodo (la radice) connesso ad una sequenza di alberi (foresta)

G è la classe degli alberi ordinati

F è la classi delle foreste

$$F = S(G) = \{\epsilon\} \cup \{G\} \cup G \times G \cup G \times G \times G \cup \dots$$

$$F(t) = \frac{1}{1-G(t)}$$

$$G = \{o\} \times F$$

$G(t) = tF(t)$ si sostituisce con l'equazione di F

$$F(t) = \frac{1}{1-tF(t)}$$

$$F(t) - tF(t)^2 - 1 = 0$$

$$= tF(t)^2 - F(t) + 1 = 0$$

$$F(t) = \frac{1 \pm \sqrt{1-4t}}{2t} = \frac{1 - \sqrt{1-4t}}{2t}$$

$$G(t) = tF(t) = \frac{1 - \sqrt{1-4t}}{2}$$

$$G_n = B_{n-1} \text{ con } B_n = \frac{1}{n+1} \binom{2n}{n}$$

Quindi ha la stessa funzione degli alberi binari meno uno, infatti c'è una relazione tra alberi ordinati e alberi binari

$$G(f_n) = \sum_{n \geq 0} f_n t^n = f(t)$$

$[t^n]$ operatore "coefficiente di"

$$[t^n]G(f_n) = f_n$$

- $[t^n](\alpha f(t) + \beta g(t)) = \alpha [t^n]f(t) + \beta [t^n]g(t)$ linearità
 - $[t^n]tf(t) = [t^{n-1}]f(t)$ spostamento
 $tf(t) = t \sum_{k \geq 0} f_k t^k = \sum_{k \geq 0} f_k t^{k+1}$
 - $[t^n]f(t)g(t) = \sum_{k=0}^n f_k g_{n-k}$ convoluzione
 - $[t^n]f(t)og(t) = \sum_{k \geq 0} f_k [t^n]g_t$ composizione
-

$$f(t) = \frac{1+t}{1-t-t^2}$$

$$\begin{aligned} [t^n]f(t) &= [t^n]\frac{1}{1-t-t^2} + [t^n]\frac{t}{1-t-t^2} \\ &= [t^n]t^{-1}\frac{t}{1-t-t^2} = [t^{n+1}]\frac{t}{1-t-t^2} = F_{n+1} \end{aligned}$$

$$[t^n]f(t) = [t^n]\frac{1}{1-t-t^2} + [t^n]\frac{t}{1-t-t^2} = F_{n+1} + F_n = F_{n+2}$$

$$f(t) = \frac{1-t}{1-2t}$$

$$[t^n]f(t) = [t^n]\frac{1}{1-2t} + [t^n]\frac{t}{1-2t} = 2^n - [t^{n-1}]\frac{1}{1-2t} = 2^n - 2^{n-1} = 2^{n-1}(2-1) = 2^{n-1}$$

$$(1-t-t^2)F(t) = 1+t$$

$$[t^n](1-t-t^2)F(t) = [t^n](1+t)$$

$$[t^n]F(t) - [t^n]tF(t) - [t^n]t^2F(t) = [t^n](1+t)$$

$$\text{Per } n > 1 \quad F_n - F_{n-1} - F_{n-2} = 0$$