

$A = \{ \text{insieme di strutture combinatorie} \}$

Insieme finito o numerabile di oggetti sul quale è definita una misura

$\forall \alpha \in A, |\alpha|$

$$a(t) = \sum t^{|\alpha|} = \sum a_n t^n$$

a_n è il numero di oggetti α di A tale che $|\alpha| = n$

Dati A e B classi di strutture si può fare l'unione delle due classi.

e la funzione generatrice è determinabile facendo la somma delle funzioni generatrici.

$$A \cup B \quad c(t) = a(t) + b(t)$$

Per il prodotto cartesiano si ottiene invece il prodotto delle funzioni generatrici.

$$A \times B \quad c(t) = a(t) \cdot b(t) = \sum_{n \geq 0} \sum_{k=0}^n a_k b_{n-k} t^n$$

Prendendo $\beta = \{ \text{insieme stringhe binarie} \}$

$|\beta| = \text{lunghezza della stringa}$

$$\beta = \{\epsilon\} \cup \{0, 1\} \times \beta \rightarrow b(t) = t^0 + 2tb(t)$$

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

t^0 rappresenta epsilon

t^2 rappresenta $\{0,1\}$

Prendendo $\beta = \{ \text{insieme stringhe binarie che non contengono 2bit 0 consecutivi} \}$

$|\beta| = \text{lunghezza della stringa}$

$$\beta = \{\epsilon\} \cup \{0\} \cup \{01, 1\} \times \beta$$

$$\rightarrow b(t) = t^0 + t + (t + t^2)b(t)$$

$$b(t) = \frac{1+t}{1-t-t^2} \text{ che assomiglia a fibonacci}$$

quindi possiamo riscrivere $b(t)$

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

Con $F(t) = 0 + t + t^2 + 2t^3 + 3t^4 + \dots$

$$G(t) = \frac{F(t)}{t} = 1 + t + 2t^2 + 3t^3 + \dots$$

$$F_3 = 2 \text{ e } G_2 = 2$$

C'è uno spostamento quindi $G_n = F_{n+1}$

$$b_n = F_{n+1} + F_n = F_{n+2}$$

Concatenazione di A si definisce come

$$C = S(A) = \epsilon \cup \{A\} \cup \{A \times A\} \cup \{A \times A \times A\} \cup \dots$$

In generale la funzione generatrice

$$C(t) = 1 + a(t) + a(t^2) + \dots = \sum_{k \geq 0} at^k = \frac{1}{1-t} \circ a(t) = \frac{1}{1-a(t)}$$

$$A = \{0, 1\} \quad a(t) = 2t$$

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

Notazione $A \times A = A^2$

$C = S_k(A) = A \times A \times A \dots = A^k$ sequenze con esattamente k componenti

$$C(t) = a(t)^k$$

$$C = S_{\geq k} = A^k \cup A^{k+1} \dots$$

$$C(t) = a(t)^k + a(t)^{k+1} + \dots = a(t)^k(1 + a(t) + a(t)^2) = \frac{a(t)^k}{1-a(t)}$$

$I = \{1, 2, 3, 4, \dots\}$ interi maggiori o uguali di 1

$$x \in I, |x| = x$$

$$I(t) = t + t^2 + t^3 + \dots = t(1 + t + t^2 + \dots) = \frac{t}{1-t}$$

Si può anche ricavare in questo modo:

$$I = \{\cdot, \cdot\cdot, \cdot\cdot\cdot, \cdot\cdot\cdot\cdot, etc.\} = S_{\geq 1}(\{\cdot\}) = \frac{t}{1-t}$$

Composizioni di interi

$x = 4$ in quanti modi posso arrivare a 4 facendo le composizioni degli interi positivi?

4, 3 + 1, 2 + 2, 1 + 3, 1 + 1 + 2, 2 + 1 + 1, 1 + 2 + 1, 1 + 1 + 1 + 1

C_n numero di composizioni di n

$$C_4 = 8$$

$$C = S(I) = \{\epsilon\} \cup I \cup I^2 \cup I^3$$

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

$$C(t) = \frac{1-t}{1-2t} = 1 + t + 2t^2 + 4t^3 + 8t^4 + 16t^5$$

Nel caso t^4 si trova infatti 8

Alberi binari

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

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

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

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

i due B 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

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

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

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

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 \circ

w per nodi esterni \square

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

Alberi s-ari

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

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

$B = \{\square\} \cup \{\circ\} \times B \times B \times \dots \times B$ 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

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

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

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

$G(t) = tF(t)$ 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