ISA SOFTWARE V.1.3

1. Caso di studio : Grafo $P_2^{(1)} \times F_8^{(1)}$

Definition 1.1. Un grafo (non orientato e finito) è una coppia ordinata (V, E) dove V è un insieme finito ed E è un multiinsieme di coppie non ordinate di elementi di V. L'insieme V contiene i vertici del grafo ed E i suoi lati. Per un generico grafo G, l'insieme dei suoi vertici è indicato con $V(G)$ e quello dei suoi lati con $E(G)$.

La struttura dati con la quale si è scelto di memorizzare il grafo è la matrice di adicenza.

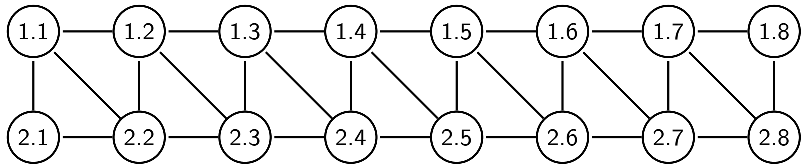
Definition 1.2. La matrice di adiacenza di un grafo G i cui vertici siano $v_1, v_2, \ldots, v_n$ è una matrice $A(G) = [a(i,j)]$ simmetrica di ordine $n \times n$ in cui si pone:

$$a(i,j) = \begin{cases} 1 & \text{se } (v_i, v_j) \in E(G) \\ 0 & \text{altrimenti} \end{cases}$$

Di seguito viene mostrata invece la lista di adiacenza che permette una più facile lettura delle adiacenze:

$$\begin{cases}
(1;1) \longrightarrow & (2;1),(1;2), \\
(2;1) \longrightarrow & (1;1),(1;2),(2;2), \\
(1;2) \longrightarrow & (1;1),(2;1),(2;2),(1;3), \\
(2;2) \longrightarrow & (2;1),(1;2),(1;3),(2;3), \\
(1;3) \longrightarrow & (1;2),(2;2),(2;3),(1;4), \\
(2;3) \longrightarrow & (2;2),(1;3),(1;4),(2;4), \\
(1;4) \longrightarrow & (1;3),(2;3),(2;4),(1;5), \\
(2;4) \longrightarrow & (2;3),(1;4),(1;5),(2;5), \\
(1;5) \longrightarrow & (1;4),(2;4),(2;5),(1;6), \\
(2;5) \longrightarrow & (2;4),(1;5),(1;6),(2;6), \\
(1;6) \longrightarrow & (1;5),(2;5),(2;6),(1;7), \\
(2;6) \longrightarrow & (2;5),(1;6),(1;7),(2;7), \\
(1;7) \longrightarrow & (1;6),(2;6),(2;7),(1;8), \\
(2;7) \longrightarrow & (2;6),(1;7),(1;8),(2;8), \\
(1;8) \longrightarrow & (1;7),(2;7),(2;8), \\
(2;8) \longrightarrow & (2;7),(1;8),
\end{cases}$$

Date: January 20, 2016.
Key words and phrases. sample.tex.



1.1. **Calcolo insiemi indipendenti con metodo forza bruta.**

Definition 1.3. Un insieme indipendente di un grafo è un insieme di vertici non adiacenti del grafo.

Definiamo $T(n,k)$ il numero di k-sottoinsiemi indipendenti di Grafo $P_2^{(1)} \times F_8^{(1)}$
.
Ecco alcuni valori

$T(n,k)$	$k=0$	1	2	3	4	5	6
0	1						
1	1	2					
2	1	4	1				
3	1	6	6				
4	1	8	15	4			
5	1	10	28	20	1		
6	1	12	45	56	15		
7	1	14	66	120	70	6	
8	1	16	91	220	210	56	1

Seguono le successioni delle antidiagonali, della somma delle righe e dei valori massimali di k per cui esistono insiemi indipendenti:

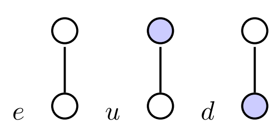
n	0	1	2	3	4	5	6	7	8
AD_n	1	1	3	5	8	15	26	45	80
RS_n	1	3	6	13	28	60	129	277	595
K_n	0	1	2	2	3	4	4	5	6

Ricerca delle bijezioni disabilitata per questa stampa.

1.2. **Il problema.**

Nel loro lavoro [Wilf], Wilf e Calkin basano la ricerca del numero di insiemi indipendenti di una supergriglia, $SG(m,n)$, sul concetto di *matrice di trasferimento*, TM nel seguito.

Il procedimento per costruire l'automa associato a questa supergriglia è il seguente



Il sistema ottenuto dai possibili proseguimenti (di un passo) è il seguente:

$$\begin{cases} e \longrightarrow & e+u+d \\ d \longrightarrow & e+u \\ u \longrightarrow & e \end{cases}$$

Un risultato di algebra lineare afferma che la somma degli elementi della matrice $(I - xTM)^{-1}$ è la funzione generatrice degli insiemi indipendenti. La matrice TM di questo esempio è

TM	d	u	e
d	0	1	1
u	0	0	1
e	1	1	1

La funzione generatrice è

$$F(x) = \frac{(-3 - 3x - x^2)}{(-1 + x + 2x^2 + x^3)} = 3 + 6x + 13x^2 + 28x^3 + 60x^4 + 129x^5 + O(x^6)$$

Dalla espansione in serie della fgo otteniamo i valori di RS_n ([1])

n	0	1	2	3	4	5	6	7	8
RS_n	1	3	6	13	28	60	129	277	595

Il coefficiente di x^n nell'espansione in serie di questa funzione è il numero totale di insiemi indipendenti, dove n è il numero di colonne del grafo considerato.

1.3. **Il nostro metodo.**

Adesso costruiamo il sistema lineare in cui le variabili sono funzioni generatrici nell'indeterminata x. Avremo tante variabili ed equazioni quante sono le stringhe legali.
Alla generica linea dello schema

$$ab \longrightarrow cd + \cdots + ef$$

associamo la equazione

$$AB(x) = xCD(x) + \cdots + xEF(x) + 1$$

In questo caso abbiamo il seguente schema

$$\begin{cases} E(x) = xE(x) + xU(x) + xD(x) + 1 \\ D(x) = xE(x) + xU(x) + 1 \\ U(x) = xE(x) + 1 \end{cases}$$

L'automa che stiamo generando avrà uno stato per ogni stringa legale del linguaggio. Tutti gli stati sono finali. Ognuna delle nostre variabili è la funzione generatrice del linguaggio riconosciuto dall'automa a partire dallo stato corrispondente alla variabile.

[1]Ricordiamo che il metodo di Wilf non considera il grafo vuoto

In questo esempio lo stato iniziale è E. Quindi risolvendo in $E(x)$ si ottiene il linguaggio accettato dall'automa.

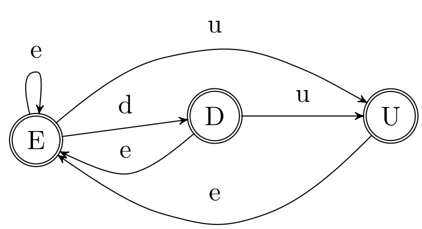
$$E(x) = \frac{-((1+x)^2}{(-1+x+2x^2+x^3))} = 1+3x+6x^2+13x^3+28x^4+60x^5+O(x^6)$$

n	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9
RS_n	1	3	6	13	28	60	129	277	595	1278

abbiamo che il coefficiente di x^t è il numero di insiemi indipendenti del grafo costituito dalle prime t barrette verticali.

Il software costruisce il sistema e genera l'automa

$$\begin{cases} E \to eE \mid uU \mid dD \mid \lambda \\ D \to eE \mid uU \mid \lambda \\ U \to eE \mid \lambda \end{cases}$$



1.4. **Ricorrenza Lineare.**

In questo caso otteniamo la *ricorrenza locale* dal denominatore della funzione generatrice della somma delle righe:

$$F(x) = \frac{(-3-3x-x^2)}{(-1+x+2x^2+x^3)} .$$

n	0	1	2	3	4	5	6	7	8
RS_n	1	3	6	13	28	60	129	277	595

$$RS_n = RS_{n-1} + 2RS_{n-2} + RS_{n-3}$$

schema

1	0	0
0	2	0
0	0	1
0	0	$*$

$$T(n,k) = T(n-1,k) + 2T(n-2,k-1) + T(n-3,k-2)$$

1.5. **Antidiagonali.**

$$sigma = \begin{array}{|c|c|c|}\hline 1 & 0 & 0 \\ \hline 0 & 2 & 0 \\ \hline 0 & 0 & 1 \\ \hline 0 & 0 & * \\ \hline \end{array}$$

$$H_0 = 1, H_1 = 1 + 2x, H_2 = 1 + 4x + x^2$$

$$V_0 = (1 - x)^{-}1, V_1 = \frac{2 * x}{(1 - x)^2}$$

1	0	0	0	0	0
1	2	0	0	0	0
1	4	1	0	0	0
1	6	6	0	0	0
1	8	15	4	0	0
1	10	28	20	1	0