

MARYLIN: LORO PROPRIETÀ.

O. M. D'ANTONA, P. CODARA

1. MEMORANDUM

$$T_{n,k} = \sum_{i,j \geq 0} c_{i,j} T_{n-i,k-j}.$$

2. PROPRIETÀ MOLTIPLICATIVA

Sia \mathcal{M} una Marylin con schema

$c_{1,1}$	$c_{1,0}$
$c_{0,1}$	$T_{n,k}$

 e sia \mathcal{L} la matrice ottenuta moltiplicando la k -esima colonna di \mathcal{M} per k . Allora, per ogni $n, k \geq 1$, si ha

$$(1) \quad L_{n,k} = c_{1,0}L_{n-1,k} + c_{1,1}L_{n-1,k-1} + c_{0,1}L_{n,k-1} + c_{1,1}T_{n-1,k-1} + c_{0,1}T_{n,k-1}$$

Proof. .

□

NOTA: \mathcal{L} non è una Marylin. PROVA

$T_{n,k}$	$k=0$	1	2	3	4	5	6
$n=0$	1						
1	1	1					
2	1	2	1				
3	1	3	3	1			
4	1	4	6	4	1		
5	1	5	10	10	5	1	

$$T_{n,k} = T_{n-1,k-1} + T_{n-1,k}$$

$kT_{n,k}$	$k=0$	1	2	3	4	5	6
$n=0$	0						
1	0	1					
2	0	2	2				
3	0	3	6	3			
4	0	4	12	12	4		
5	0	5	20	30	20	5	

Perfetto: la (1) recita

$$L_{n,k} = c_{1,0}L_{n-1,k} + c_{1,1}L_{n-1,k-1} + c_{0,1}L_{n,k-1} + c_{1,1}T_{n-1,k-1} + c_{0,1}T_{n,k-1},$$

Date: January 2, 2016.

Key words and phrases. Operazioni.tex.

ma ora $c_{1,0} = c_{1,1} = 1$ e $c_{0,1} = 0$. Quindi

$$L_{n,k} = L_{n-1,k} + L_{n-1,k-1} + T_{n,k-1}.$$

	0	1	2	3	4	5	6
$RS_n = 2^n$	1	2	4	8	16	32	
RS'_n	0	1	4	12	32	80	

$$RS'_n = nRS_{n-1} = n2^{n-1} \text{ per } n \geq 1.$$

Bello, ma è un caso particolare. In questo caso \mathcal{L} fornisce il numero di lati del diagramma di Hasse dei k -sottoinsiemi di un n -insieme ordinati per inclusione. Si tratta di \mathcal{B}_n . La cosa generalizza alle potenze dei cammini [C,D'A].

Tentativo 2 $T_{n,k} = T_{n-1,k-1} + 2T_{n-1,k}$.

$T_{n,k}$	$k=0$	1	2	3	4	5	6
$n=0$	1						
1	1	1					
2	1	3	1				
3	1	7	5	1			
4	1	15	17	7	1		
5	1	31	49	31	9	1	
6	1	63	129				

Questa è la A007051: $RS_n = 3RS_{n-1} - 1 = (3^n + 1)/2$.

$kT_{n,k}$	$k=0$	1	2	3	4	5	6
$n=0$	0						
1	0	1					
2	0	3	2				
3	0	7	10	3			
4	0	15	34	21	4		
5	0	31	98	93	36	5	
6	0	63	258				

	0	1	2	3	4	5	6
RS_n	1	2	5	14	41	122	
RS'_n	0	1	5	20	74	263	

La RS'_n non è su Sloane, ma mi accorgo che:

$$RS'_n = 3RS'_{n-1} + RS_{n-1} = 3RS'_{n-1} + \frac{3^{n-1} + 1}{2}.$$

Ora chiudiamo la ricorrenza di RS'_n e, facilmente, otteniamo

$$RS'_n = \frac{(2n+3)3^{n-1} - 1}{4}.$$

Tentativo 3 $T_{n,k} = T_{n-1,k-1} + T_{n-1,k}$.

$T_{n,k}$	$k = 0$	1	2	3	4	5	6
$n = 0$	1						
1	2	1					
2	3	3	1				
3	4	6	4	1			
4	5	10	10	5	1		
5	6	15	20	15	6	1	
6	7	21	35	35			

A000225 shiftata. $RS_n = 2^{n+1} - 1$.

$kT_{n,k}$	$k = 0$	1	2	3	4	5	6
$n = 0$	0						
1	0	1					
2	0	3	2				
3	0	6	8	3			
4	0	10	20	15	4		
5	0	15	40	45	24	5	
6	0	21	70				
	0	1	2	3	4	5	6
RS_n	1	3	7	15	31	63	
RS'_n	0	1	5	17	49	129	

A000337. $RS'_n = (n+1)2^n + 1$. Anche certe mappe da C_n ad alberi ... che non ricordo.

Bisogna studiare il passaggio da RS_n a RS'_n .

Tentativo 4 $T_{n,k} = 2T_{n-1,k-1} - T_{n-1,k}$

$T_{n,k}$	$k=0$	1	2	3	4	5	6	7	8
$n=0$	1								
1	2	2							
2	3	2	4						
3	4	4	0	8					
4	5	4	8	-8	16				
5	6	6	0	24	-32	32			
6	7	6	12	-24	80	-96	64		
7	8	8	0	48	-128	256	-256	128	
8	9	8	16	-48	224	-512	768	-640	256
9	10	10	0	80	-320				-1536
10	10	10	20	-80	480				512

	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
RS_n	1	4	9	16	25	36	49	64	81		
AD_n	1	2	5	6	13	10	29	6	69	-38	196

NOTA1. Da Cap3-1.tex vedo che, per $n \geq 1$, abbiamo la ricorrenza

$$RS_n = (\alpha + \beta)RS_{n-1} + m_{n,0} - \beta m_{n-1,0}.$$

Quindi $RS_n = RS_{n-1} + (n+1) + n = RS_{n-1} + 2n + 1$. Dunque - incredibile! -

$$RS_n = (n+1)^2.$$

Guardare anche le colonne (es. $k=4$: $4 \times A002492 \text{ shift } 8n(n+1)(2n+1)/3$).

$$\text{NOTA2. Dalla } D(x) = \frac{(1 - c_{0,1}x)H(x) + (1 - c_{1,0}x)V(x) - m_{0,0}}{1 - (c_{0,1} + c_{1,0})x - c_{1,1}x^2}$$

$$\text{ricavo che } D(x) = \frac{(1+x)(1-x)^{-2}}{1+x-2x^2} = \frac{1+x}{1-x-3x^2+5x^3-2x^4}.$$

Per $n \geq 4$, abbiamo la ricorrenza è: $d_n = d_{n-1} + 3d_{n-2} - 5d_{n-3} + 2d_{n-4}$. Bene - e se fosse così sarebbe pazzesco - $|AD|$ inizia come il valore assoluto della A232603 (shift). Infatti, almeno per $0 \leq n \leq 8$, ho verificato che

$$|AD|_n = \left| 2^n \sum_{k=0}^n \frac{k^2}{(-2)^k} \right|.$$

$$\text{Inoltre } 27|AD|_n = |(-1)^n(9n^2 + 12n + 2) - 2^{n+1}|.$$

$kT_{n,k}$	$k=0$	1	2	3	4	5	6	7
$n=0$	0							
1	0	2						
2	0	2	8					
3	0	4	0	24				
4	0	4	16	-24	64			
5	0	6	0	72	-128	160		
6	0	6	24	-72	320	-480	384	
7	0	8	0	144	-512	1280		
8	0	8	32	-144	896			
	0	1	2	3	4	5	6	
RS'_n	0	2	10	28	60	110	182	
AD_n	0	0	2	2	12	4	46	-18

Le antidiagonali non sono su Sloane, ma le somme sono la A006331:

$$RS_n = \frac{n(n+1)(2n+1)}{3}.$$

Sorpresa: Questa è la A002492, la colonna $T_{n,4}$. Invece è ovvio che la diagonale principale sia $n2^n$ visto che prima era 2^n .

$$\frac{1}{1-2x} \rightarrow \frac{2x}{(1-2x)^2}.$$

E ancora: per la sottodiagonale della T vedere A241204.

2.1. $RS \rightarrow RS'$. Sopra abbiamo visto che con $H(x) = 1, V(x) = (1-x)^{-1}$ e con $c_{0,1} = B$ abbiamo

$$RS_n = (B+1)^n \rightarrow RS'_n = Bn(B+1)^{n-1}.$$

Questo è quasi immediato. Poi abbiamo visto che con $H(x) = 1, V(x) = (1-x)^{-2}$ e con $c_{0,1} = B = 2$ abbiamo

$$RS_n = \frac{(B+1)^n + 1}{2} \rightarrow RS'_n = \frac{(2n+3)Bn(B+1)^{n-1} + 1}{4}.$$

Congettura: sotto queste ipotesi

$$RS_n = \frac{(B+1)^n + C}{D} \rightarrow RS'_n = \frac{(Bn+E)(B+1)^{n-1} + C'}{D'}.$$

3. PROPRIETÀ DELLE PSUEDO POTENZE

Sia \mathcal{M} una Marilyn con schema $\begin{array}{|c|c|} \hline c_{1,1} & c_{1,0} \\ \hline c_{0,1} & T_{n,k} \\ \hline \end{array}$ e sia \mathcal{L} la matrice ottenuta

moltiplicando la k -esima colonna di \mathcal{M} per b^k . Allora ⁽¹⁾, \mathcal{L} è una Marilyn con schema

¹Anche questa dimostrazione è semplice, ma meno noiosa.

$bc_{1,1}$	$c_{1,0}$
$bc_{0,1}$	$T_{n,k}$

Inoltre $V^L(x) = V(x)$ e $H^L(x) = H(bx)$.

In un certo senso, la proprietà delle pseudopotenze ($2X2X2X\dots X2$) si generalizza a qualunque successione ($aXbX\dots Xc$).

Lo ho fatto per i fattoriali, ma non ricordo dove ... GGRRRR!!! Va rifatto.

3.1. Delannoy con $b = 2$.

$T_{n,k}$	$k = 0$	1	2	3	4	5	6
$n = 0$	1	1	1	1	1	1	
1	1	3	5	7	9	11	
2	1	5	13	25	41		
3	1	7	25	63			
4	1	9	41				
5	1	11					

1	1
1	$T_{n,k}$

$2^k T_{n,k}$	$k = 0$	1	2	3	4	5	6
$n = 0$	1	2	4	8	16	32	
1	1	6	20	56	144	192	
2	1	10	52	200			
3	1	14	100	504			
4	1	18	144				
5	1	22					

2	1
2	$T_{n,k}$

	0	1	2	3	4	5	6
AD_n	1	2	5	12	29	70	
AD'_n	1	3	11	39	139		

$AD'_n = \mathbf{3}AD'_{n-1} + \mathbf{2}AD'_{n-2}$ NOTA: qui il **3** è $bc_{0,1} + c_{1,0}$ e il **2** è $bc_{1,1}$.

$$\frac{1}{1-2x-x^2} \rightarrow \frac{1}{1-3x-2x^2}.$$

Ora ricordiamo che ...

Proposition 3.1.

The scheme $\tilde{\sigma} \doteq \begin{array}{|c|c|} \hline c_{1,1} & c_{1,0} + c_{0,1} \\ \hline 0 & * \\ \hline \end{array}$ with $\tilde{H}(x) = m_{0,0}$, and

$$(2) \quad \tilde{V}(x) = \frac{(1 - c_{0,1}x)H(x) + (1 - c_{1,0}x)V(x) - m_{0,0}}{1 - (c_{0,1} + c_{1,0})x}$$

triangularizes σ , the general $(1,1)$ -scheme. That is to say that $M_{\tilde{\sigma}}$ is a lower triangular (infinite) matrix with $\tilde{d}_n = d_n$ for $n = 0, 1, \dots$

For these matrices we also have both the recurrence and the closed form of their *row sums*, written \widetilde{RS}_n . Indeed $RS_0 = m_{0,0}$, and

$$\widetilde{RS}_n = (c_{1,1} + c_{1,0} + c_{0,1})\widetilde{RS}_{n-1} + m_{n,0} - (c_{1,0} + c_{0,1})m_{n-1,0},$$

for $n \geq 1$. The closed form is

$$\widetilde{RS}_n = m_{n,0} + c_{1,1} \sum_{i=0}^{n-1} (c_{1,1} + c_{1,0} + c_{0,1})^{n-1-i} m_{n,i}.$$

Finally ...

Proposition 3.2.

$$(3) \quad \widetilde{RS}(x) = \frac{(1 - c_{0,1}x)H(x) + (1 - c_{1,0}x)V(x) - m_{0,0}}{1 - (c_{1,1} + c_{1,0} + c_{0,1})x}.$$

Quindi, la triangolarizzata isodagonale, TI nel seguito, di $2^k T(n, k)$ è

$TI(2^k T_{n,k})$	$k=0$	1	2	3	4	5	6
$n=0$	1						
1	3	2					
2	9	12	4				
3	27	54	36	8			
4	81	216	...				

2	3
0	$T_{n,k}$

con $c_{0,1} = 2$, $H(x) = (1 - 2x)^{-1}$, $m_{0,0} = 1$, $c_{1,0} = 1$ e $V(x) = ? = (1 - x)^{-1}$.

$$\text{Quindi } \widetilde{RS}_n = \frac{(1 - 2x)(1 - 2x)^{-1} + (1 - x)(1 - x)^{-1} - 1}{1 - (2 + 2 + 1)x} = \frac{1}{1 - 5x}.$$

3.2. Delannoy con $b = -1$.

$T_{n,k}$	$k=0$	1	2	3	4	5	6
$n=0$	1	1	1	1	1	1	
1	1	3	5	7	9	11	
2	1	5	13	25	41		
3	1	7	25	63			
4	1	9	41				
5	1	11					

1	1
1	$T_{n,k}$

$(-1)^k T_{n,k}$	$k=0$	1	2	3	4	5	6
$n=0$	1	-1	1	-1	1	-1	
1	1	-3	5	-7	9	-11	
2	1	-5	13	-25	41		
3	1	-7	25	-63			
4	1	-9	41				
5	1	-11					

-1	1
-1	$T_{n,k}$

	0	1	2	3	4	5	6
AD_n	1	2	5	12	29	70	
AD'_n	1	0	-1	0	1	0	

Quindi, la TI di $(-1)^k T(n, k)$ è

$TI((-1)^k T_{n,k})$	$k = 0$	1	2	3	4	5	6
$n = 0$	1						
1	0	-1					
2	0	0	1				
3	0	0	0	-1			
4	0	0	0	0	1		

-1	0
0	$T_{n,k}$

con $c_{0,1} = ? = 0$, $H(x) = ? = 1$, $m_{0,0} = 1$, $c_{1,0} = ? = 1$ e $V(x) = ? = 1$.

$$\text{Quindi } \widetilde{RS}_n = \frac{(1 - 0 \cdot x) \cdot 1 + (1 - 0 \cdot x) \cdot 1 - 1}{1 - (-1 + 0 + 0)x} = \frac{1}{1 + x}.$$

$$AD'_n = 0 \cdot AD'_{n-1} - AD'_{n-2}; \quad \frac{1}{1 - 2x - x^2} \rightarrow \frac{1}{1 + x^2}.$$

Nota: la proprietà dei determinanti ... vale ancora.

3.3. ALTRA PROVA. \mathcal{M} con $H(x) = V(x) = (1 - x)^{-1}$ e $b = 2$.

$T_{n,k}$	$k = 0$	1	2	3	4	5	6
$n = 0$	1	1	1	1	1	1	
1	1	4	7	10	13	16	
2	1	7	22	46	69		
3	1	10	46	136			
4	1	13	69				
5	1	16					

2	1
1	$T_{n,k}$

	0	1	2	3	4	5	6
AD_n	1	2	6	16	44	120	

 $A(x) = (1 - 2x - 2x^2)^{-1}.$

$2^k T_{n,k}$	$k = 0$	1	2	3	4	5	6
$n = 0$	1	2	4	8	16	32	
1	1	8	28	80	208		
2	1	14	88	368			
3	1	20	184	1088			
4	1	26	276				
5	1	32					

4	1
2	$T_{n,k}$

	0	1	2	3	4	5	6
AD'_n	1	3	13	51	205		

$$AD'_n = 3AD'_{n-1} + 4AD'_{n-2}$$

$$A(x) = (1 - 3x - 4x^2)^{-1}.$$

4. UN'IMPORTANTE OSSERVAZIONE

Finora abbiamo trattato ricorrenze lineari, ma c'è - almeno - un importante caso *non lineare* in cui possiamo applicare (anche se parzialmente) la nostra teoria. Nello specifico, consideriamo la tabella generata dalla ricorrenza con schema

1	k
0	$S_{n,k}$

e condizioni al contorno $H(x) = V(x) = 1$. Eccola:

$S_{n,k}$	$k = 0$	1	2	3	4	5	6
$n = 0$	1						
1	0	1					
2	0	1	1				
3	0	1	3	1			
4	0	1	7	6	1		
5	0	1	15	25	10	1	

Abbiamo i numeri di Stirling di seconda specie:

$$S_{n,k} = S_{n-1,k-1} + kS_{n-1,k}$$

che, come si sa, sono univocamente individuati dalla relazione

$$x^n = \sum_{k \geq 0} S_{n,k}(x)_k.$$

Nel caso delle potenze abbiamo $s_n = 0$ e, per i decrescenti, $r_k = k - 1$. Quindi, come noto, il coefficiente di $S_{n-1,k}$, cioè $c_{1,0}$, è

$$r_{k+1} - s_n = k$$

mentre il coefficiente di $S_{n-1,k-1}$, cioè $c_{1,1}$, è 1. Se invece consideriamo la tabella generata dalla ricorrenza con schema

1	$-1 + n$
0	$s_{n,k}$

e condizioni al contorno $H(x) = V(x) = 1$, ovvero:

$S_{n,k}$	$k = 0$	1	2	3	4	5	6
$n = 0$	1						
1	0	1					
2	0	-1	1				
3	0	2	-3	1			
4	0	-6	11	-6	1		
5	0	24	...				

Abbiamo i numeri di Stirling di prima specie:

$$s_{n,k} = s_{n-1,k-1} + (1 - n)S_{n-1,k}$$

che sono univocamente individuati dalla relazione

$$(x)_n = \sum_{k \geq 0} s_{n,k}x^k.$$

Ora abbiamo $s_n = n - 1$ e, $r_k = 0$. Ed ecco che $c_{1,0} = 0 - (n - 1) = 1 - n$.
VEDERE LAH

5. LINEARITÀ

Sia \mathcal{M} una Marylin con schema $\begin{array}{|c|c|} \hline c_{1,1} & c_{1,0} \\ \hline c_{0,1} & T_{n,k} \\ \hline \end{array}$ e sia $\mathcal{L} = a\mathcal{M}$.

Allora \mathcal{L} è (banalmente) una Marylin con schema $\begin{array}{|c|c|} \hline c_{1,1} & c_{1,0} \\ \hline c_{0,1} & L_{n,k} \\ \hline \end{array}$ e

$H'(x) = aH(x)$ e $V'(x) = aV(x)$. Esempio: Delannoy con $a = 2$.

$L_{n,k}$	$k = 0$	1	2	3	4	5	6
$n = 0$	2	2	2	2	2	2	2
1	2	6	10	14	18	22	
2	2	10	26	50	82		
3	2	14	50	126			
4	2	18	82				
5	2	22					

$T_{n,k}$	$k = 0$	1	2	3	4	5	6
$n = 0$	1	1	1	1	1	1	1
1	1	3	5	7	9	11	
2	1	5	13	25	41		
3	1	7	25	63			
4	1	9	41				
5	1	11					

5.1. **L'operazione δ .** Data una Marylin \mathcal{M} , genero $\delta\mathcal{M}$ facendo la differenza prima di ogni sua riga:

$$\delta_{n,k} = T_{n,k} - T_{n,k-1}$$

per $k \geq 1$. Ecco l'esempio Delannoy.

$T_{n,k} - T_{n-1,k}$	$k = 0$	1	2	3	4	5	6
$n = 0$	1	0	0	0	0	0	0
1	1	2	2	2	2	2	
2	1	4	8	12	16		
3	1	6	18	38			
4	1	8	32				
5	1	10					

Come prevedibile, $\delta\mathcal{M}$ è ancora una Marylin, ma la cosa interessante è che si perde la simmetria.

	0	1	2	3	4	5	6
AD_n	1	2	5	12	29	70	169
AD'_n	1	1	3	7	17	41	99

Osservazioni: (1) la successione degli AD'_n ha la stessa ricorrenza degli AD_n ; (2) la successione degli AD'_n è la A001333; (3) per $n \geq 2$,

$$(4) \quad AD'_n = AD_{n-1} + AD_{n-2}.$$

Provo con i binomiali:

BIN	$k = 0$	1	2	3	4	5	6
$n = 0$	1						
1	1	1					
2	1	2	1				
3	1	3	3	1			
4	1	4	6	4	1		
5	1	5	10	10	5	1	
6	1	6	15	20	15	6	1

δBIN	$k = 0$	1	2	3	4	5	6	7	8
$n = 0$	1	-1	0	0	0	0	0		
1	1	0	-1	0					
2	1	1	-1	-1	0				
3	1	2	0	-2	-1	0			
4	1	3	2	-2	-3	-1	0		
5	1	4	5	0	-5	-4	-1	0	
6	1	5	9	5	-5	-9	-5	-1	0

Osservazioni: (1) la simmetria dei binomiali implica che le somme delle righe di δBIN siano tutte nulle; (2) per $n \geq 2$,

$$(5) \quad AD'_n = AD_{n-2}.$$

	0	1	2	3	4	5	6	7
AD_n	1	1	2	3	5	8	13	21
AD'_n	1	0	1	1	2	3	5	8

NOTA. Le (4) e (5) sono diretta conseguenza della (facilmente dimostrabile)

$$AD'_n = AD_n - AD_{n-1}$$

per $n \geq 1$ e $AD'_0 = AD_0$.

6. SE FUNZIONA ...

Matrice con somma delle righe $RS_n = 4^n$ e schema

--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--

First column looks like A007582. Dunque $G_{n,0} = 2^{n-1}(1 + 2^n)$.
 Inoltre $G_{n,n-2}$ è la A005893: $G_{n,n-2} = 2n^2 + 2$, per $n \geq 2$.

Le diagonali sono dei polinomi. Vediamo $G_{n,n-3}$.

$$\begin{array}{ccccc} 36 & 76 & 144 & 248 & 396 \\ 40 & 68 & 104 & 148 & \\ 28 & 36 & 44 & & \\ 8 & 8 & & & \end{array}$$

Dunque, per $n \geq 3$,

$$\begin{aligned} G_{n,n-3} &= 36 \binom{n-3}{0} + 40 \binom{n-3}{1} + 28 \binom{n-3}{2} + 8 \binom{n-3}{3} = \dots = \\ &= \frac{4n^3 - 6n^2 + 14n + 12}{3}. \end{aligned}$$

$$\begin{array}{ccccc} 136 & 288 & 576 & 1072 & 1864 \\ 152 & 288 & 496 & 792 & \\ 136 & 208 & 296 & & \\ 72 & 88 & & & \\ 16 & & & & \end{array}$$

Dunque, per $n \geq 4$, $G_{n,n-4} =$

$$\begin{aligned} 136 \binom{n-4}{0} + 152 \binom{n-4}{1} + 136 \binom{n-4}{2} + 72 \binom{n-4}{3} + 16 \binom{n-4}{4} \\ \begin{array}{ccccc} 10 & 20 & 34 & 52 & 74 \\ 10 & 14 & 18 & 22 & \\ 4 & 4 & 4 & & \end{array} \end{aligned}$$

Dunque, per $n \geq 2$, $G_{n,n-2} =$

$$10 \binom{n-2}{0} + 10 \binom{n-2}{1} + 4 \binom{n-2}{2}$$

$$\begin{array}{c|cccccc} n=0 & 1 & & & & & \\ 1 & 3 & 2 & & & & \\ 2 & 10 & 10 & 4 & & & \\ 3 & 36 & 40 & 28 & 8 & & \\ 4 & 136 & 152 & 136 & 72 & 16 & \\ 5 & 528 & 576 & 576 & 416 & 176 & 32 \end{array}$$

$$D_{n,n-1} = n2^n + 2^{n-1}$$

Moreover $40 = 3 \times 10 + 10$, $152 = 3 \times 40 + 36$

$$28 = 2(10 + 4) \quad 136 = 2(40 + 28) \quad \dots \quad D_{n,k} = 2(D_{n-1,k} + D_{n-1,k-1})$$

That's weird: so far row sums are A079028: $(n+4)4^{n-1}$. Next value is 2304.