

PreIMO 2011 - Combinatoria P

Titolo nota

23/05/2011

Problema 8 Torneo all'italiana (= grafico orientato completo)

v_i = vittorie i -esima squadra

p_i = sconfitte i -esima squadra

(a) $P(x)$ polinomio con $\deg(P(x)) \leq 2$. Allora

$$\sum_{i=1}^m P(v_i) = \sum_{i=1}^m P(p_i)$$

Oss. 1: basta dimostrare che

$$\sum_{i=1}^m v_i = \sum_{i=1}^m p_i \quad \text{e}$$

$$\sum_{i=1}^m v_i^2 = \sum_{i=1}^m p_i^2$$

Double counting: ogni partita ha un vincitore e uno sconfitto.

$$\sum_{i=1}^m v_i^2 - p_i^2 = \sum_{i=1}^m \underbrace{(v_i + p_i)}_{m-1} (v_i - p_i) = (m-1) \underbrace{\sum_{i=1}^m v_i - p_i}_{=0} = 0.$$

(b) Supponiamo che non ci siano BAD COMPANY



Allora

$$\sum v_i^3 \geq \sum p_i^3$$

Oss. 1: basta dimostrarlo per un qualunque polinomio di grado 3 con il coeff. di x^3 positivo.

Proviamo con $P(x) = \binom{x}{3} = \frac{x(x-1)(x-2)}{6}$

Quindi tesi $\Leftrightarrow \sum \binom{v_i}{3} \geq \sum \binom{p_i}{3}$

$V = \{4\text{-tornei con vincitore assoluto}\}$

$P = \{4\text{-tornei con sconfitto assoluto}\}$

L'assenza di BAD COMPANY dice che se un 4-torneo ha sconfitto assoluto, allora ha vincitore assoluto.

Questo dice che $|V| \geq |P|$

Calcolo $|V|$ e $|P|$. Quanti sono i 4-tornei con squadra 1 come vincitore assoluto? Sono $\binom{v_i}{3}$

Quindi

$$|V| = \sum \binom{v_i}{3}$$

Analogamente

$$|P| = \sum \binom{p_i}{3}$$

Resta da dim. che $\sum (v_i - p_i)^3 \geq 0$

$$\sum v_i^3 - 3v_i^2 p_i + 3v_i p_i^2 - p_i^3$$

$$= \sum v_i^3 - 3v_i^2 (n-1-v_i) + 3p_i^2 (n-1-p_i) - p_i^3$$

$$= 4 \underbrace{\left(\sum v_i^3 - \sum p_i^3 \right)}_{\geq 0} - 3(n-1) \underbrace{\sum (v_i^2 - p_i^2)}_{=0}$$

— 0 — 0 —

Problema 7

Allenamento 1: quante sono le parole lunghe n con lettere A e B in cui non ci sono 2 B consecutive

$A_n =$ parole tali che finiscono in A

$B_n =$ " " " " " in B

$$A_{n+1} = A_n + B_n$$

$$B_{n+1} = A_n$$

$$P_{n+1} = A_{n+1} + B_{n+1} =$$

$$= A_n + B_n + A_n$$

$$= P_n + \boxed{A_{n-1} + B_{n-1}}$$

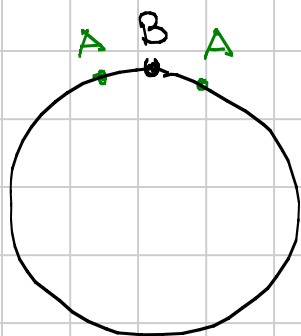
$$= P_n + P_{n-1}$$

Morale $P_{n+1} = P_n + P_{n-1} \Rightarrow$ Numeri di Fibonacci

2, 3, 5, 8, 13

P_1 P_2 P_3 P_4 P_5 .

Allenamento 2: A e B per n volte lungo una circ. senza due B consecutive. Fisso una posizione

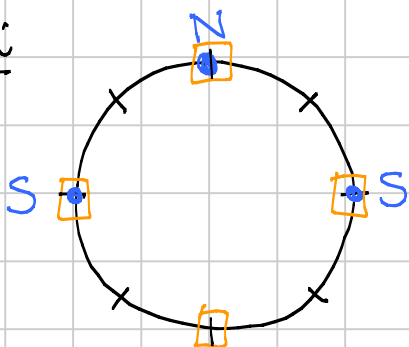


Se c'è A ho P_{n-1} possibilità

Se c'è B ho P_{n-3} possibilità

Quindi i modi sono $P_{n-1} + P_{n-3} = D_n$

Cannoneggiamenti



Nelle 4 posizioni N-S-W-E

ci sono 4 simboli N-S

senza 2 NO consecutivi

(quindi D_4 possibilità)

Stessa cosa sulle restanti

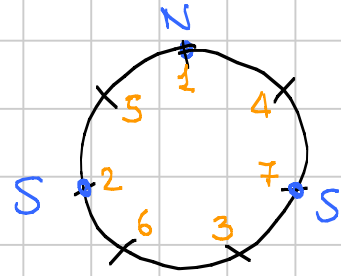
4 posizioni.

Conclusione: $C_8 = [D_4]^2$
↑
cannonegg.

Occhio: verificare che c'è corrispondenza biunivoca.

Più in generale $C_{2m} = [D_m]^2 = [P_{m-1} + P_{m-3}]^2$

Sui dispari c'è un "giro unico"



Ancora una volta se c'è NO in una posizione, c'è SI in quelle con numeri adiacenti.

Quindi

$$C_{2m+1} = D_{2m+1} = P_{2m} + P_{2m-2}$$

Osservazione: se pongo $L_m = P_{m-1} + P_{m-3}$ ho che

$$L_{m+1} = L_m + L_{m-1} \quad \text{stessa relazione dei Fibonacci}$$

$$L_0 = 2 \quad L_1 = 1$$

Ora $C_{2m} = [L_m]^2$ $C_{2m+1} = L_{2m+1}$

Tesi: L_m e L_{2m+1} sono coprimi. Facciamo con $2m+1$.

Formula esplicita:

$$L_m = a^m + b^m \quad \text{dove } a, b = \frac{1 \pm \sqrt{5}}{2}$$

"Brutal mode": supponiamo $p \mid L_m$ e $p \mid L_{2m+1}$

$$p \mid a^m + b^m \Rightarrow \left(\frac{a}{b}\right)^m \equiv -1 \pmod{p}$$

$$p \mid a^{2m+1} + b^{2m+1} \Rightarrow \left(\frac{a}{b}\right)^{2m+1} \equiv -1 \pmod{p}$$

$$= \left(\frac{a}{b}\right)^{2m} \left(\frac{a}{b}\right) \equiv -1 \pmod{p}$$

$$\Rightarrow a \equiv -b \pmod{p} \Rightarrow L_1 = a+b \equiv 0 \pmod{p}$$

= 1

Quando $5 = \square \pmod p$ è pure rigoroso $p > 2$

(oss. $5 = \square \pmod p \Leftrightarrow p = \square \pmod 5 \Leftrightarrow p \equiv \pm 1 \pmod 5$)
vedi {brutal-mode}

$$\begin{aligned} p \mid a^m + b^m &\Rightarrow p \mid (a^m + b^m)(a^{m+1} + b^{m+1}) \\ p \mid a^{2m+1} + b^{2m+1} &= a^{2m+1} + b^{2m+1} + a^{m+1}b^m + a^m b^{m+1} \\ &= a^{2m+1} + b^{2m+1} + (ab)^m (a+b) \end{aligned}$$

ora $ab = -1$, e $a+b = 1$, quindi

$$p \mid \underbrace{a^{2m+1} + b^{2m+1}}_{\equiv 0 \pmod p} \pm 1 \cdot 1 \quad \text{assurdo perché } p \nmid 1.$$

Problema 5

Numeri con somma n

a_2

a_1

a_5

Mossa

$+2k$

a_3

a_4

$-k$ $-k$

Voglio arrivare ad avere un n e tutti 0.

(a) Il pito in cui accumulo n dipende solo dai dati iniziali.

$$I_1 = \sum a_i$$

$$I_2 = \sum_{i=1}^{2m+1} i \cdot a_i \pmod{2m+1} \text{ è covariante}$$

$$I_2 (\text{inizio}) = \text{dato}$$

$$I_2 (\text{fine}) = j \cdot \boxed{n} \begin{matrix} \nearrow \text{numero scritto nella posizione} \\ \uparrow \text{posizione con numero } \neq 0 \end{matrix}$$

$$j \cdot n = \text{dato} \pmod{2m+1}$$

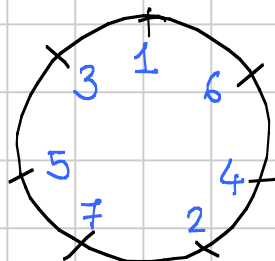
n è invertibile, quindi trovo $j \pmod{2m+1}$

(b) Dimostrare che posso portare tutto in posizione j .

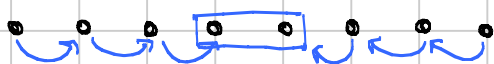
Oss. 1 Posso supporre di aver agito una sola volta su ogni dato (con $k = \text{somma dei } k \dots$)
Quindi tutto si riduce alla successione k_1, \dots, k_{2m+1} che dice il k usato su quel dato / vertice
 $a_1, a_2, \dots, a_{2m+1} = \text{valori iniziali}$

Oss. 2 Numerando diversamente i vertici posso far finire che la mossa sia su 3 vertici consecutivi

$-k$ $2k$ $-k$



Oss 3 Sappiamo rendere tutto 0 tramite 2 caselle adiacenti



Oss. 4 Sappiamo portare tutti 1 in una casella sola? Sì, svolgo in modo che finisca al centro

1	1	1	1	1	1	1
0	3	0	1	0	3	0
0	0	6	-5	6	0	0
0	0	0	7	0	0	0

Finale Sposto tutto in 2 caselle consecutive $J, J+1$

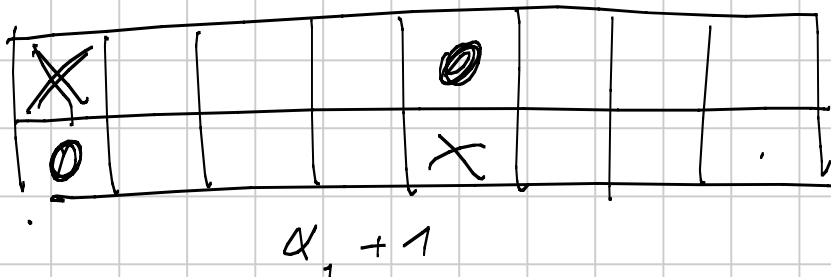
$$I_2 = J a_j + (j+1) a_{j+1} = \text{dato} \pmod{2n+1}$$

Se ho scelto J come si deve ho che $Jn = \text{dato}$, quindi $J(a_j + a_{j+1}) + a_{j+1} = \text{dato}$, quindi $a_{j+1} \equiv 0 \pmod{2n+1}$

Ma io i multipli di $(2n+1)$ li so spostare ...

[Contesi POL].

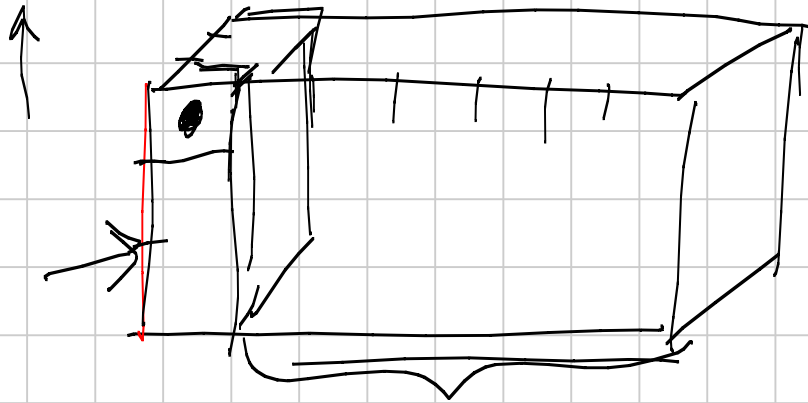
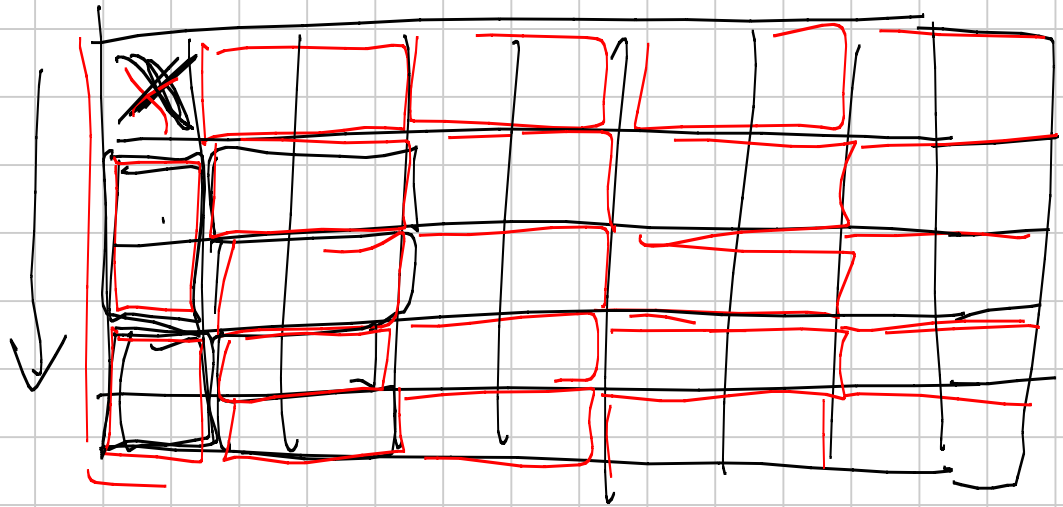
$$N = P_1^{\alpha_1} \cdot P_2$$



$$N = P_1^{\alpha_1} \cdot P_2^{\alpha_2} \cdot \dots \cdot P_k^{\alpha_k}$$

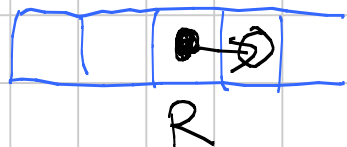
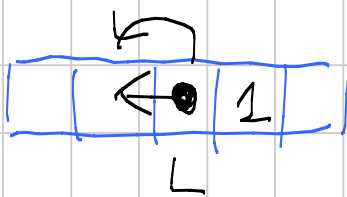
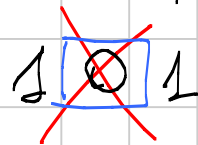
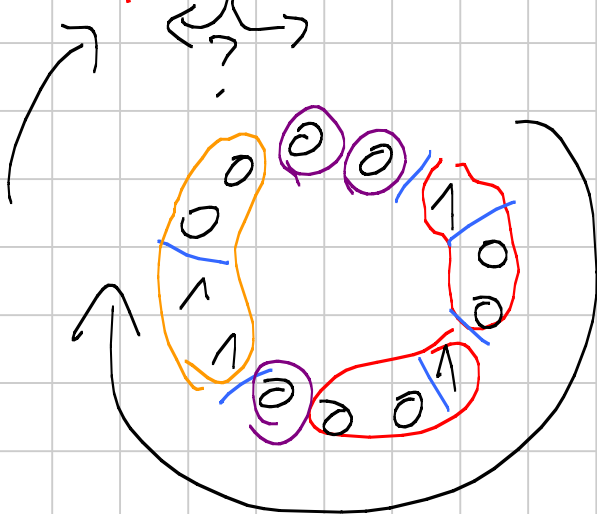
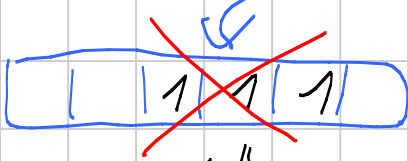
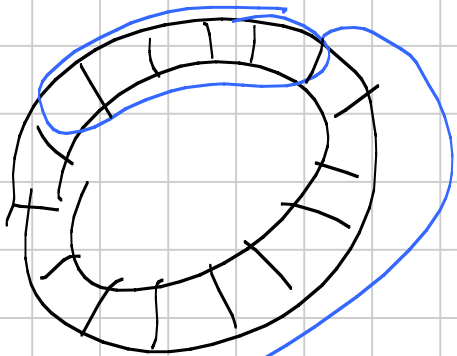


$$N = P_1^4 \cdot P_2^8$$

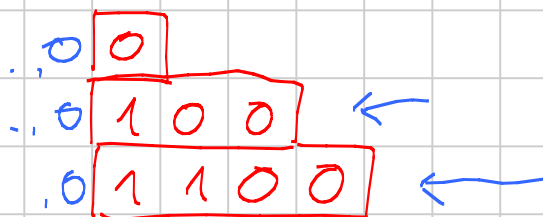
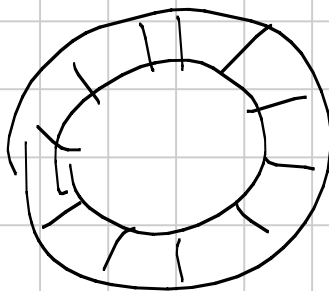


Problema 7 - 2

1 = non colpite
0 = colpite



~~→ 0~~ ← 1



① $x \circledast k-2 \times k$

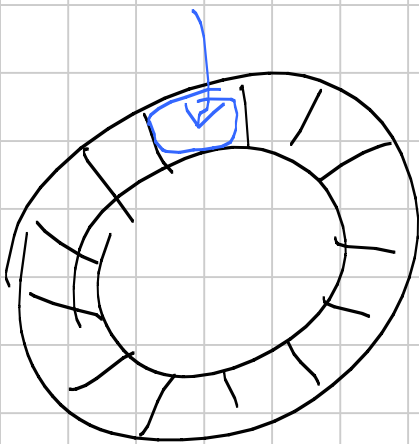
$$A(k) = A(k-1) + A(k-3) + A(k-4)$$

$$\boxed{100} \quad k-3$$

$$\boxed{1100} \quad k-4$$

$$\begin{aligned} A(1) &= 1 && 0 \\ A(2) &= 1 && 1 \ 0 \ 0 \\ A(3) &= 2 && 1 \ 1 \ 0 \ 0 \\ A(4) &= 1+2+1=4 \end{aligned}$$

$$A(k) = A(k-1) + A(k-3) + A(k-4)$$



$$\begin{aligned} &\boxed{0} \\ &\downarrow \downarrow \downarrow \\ \rightarrow &\boxed{100} \end{aligned}$$

$$\boxed{1100}$$

$$S(n) = A(n-1) + 3A(n-3) + 4A(n-4)$$

$$S(n) = \underbrace{A(n-2) + A(n-4) + A(n-5)}_{S(n-1)} + \underbrace{3A(n-4) + 3A(n-6) + 3A(n-7)}_{S(n-3)} + \underbrace{4A(n-5) + 4A(n-7) + 4A(n-8)}_{S(n-4)} =$$

$$= \underline{S(n-1) + S(n-3) + S(n-4)}$$

$$S(0) = 4$$

$$S(1) = 1$$

$$S(2) = 1$$

$$S(3) = 4$$

$$S(4) = 4 + 4 + 1 = 9$$

$$S(n) = S(n-1) \times 4 + S(n-3) \times 3 + S(n-4) \times 1$$

$$X^4 - X^3 - X - 1 = 0$$

$$\alpha_1, \alpha_2, \alpha_3, \alpha_4$$

$$S(n) = a\alpha_1^n + b\alpha_2^n + c\alpha_3^n + d\alpha_4^n$$

$$(x^2 + a'x + b')(x^2 + c'x + d') = x^4 - x^3 - x - 1$$

$$(x^2 + 1)(x^2 - x - 1) = 0$$

$$F(n) = F(n-1) + F(n-2)$$

$$\downarrow$$

$$\pm i$$

$$\downarrow$$

$$\frac{1 \pm \sqrt{5}}{2}$$

$$\varphi = \frac{1 + \sqrt{5}}{2} \quad \bar{\varphi} = \frac{1 - \sqrt{5}}{2}$$

$$\varphi + \bar{\varphi} = 1$$

$$\bar{\varphi}^2 = \bar{\varphi} + 1$$

$$\varphi\bar{\varphi} = -1$$

$$\varphi^2 = \varphi + 1$$

$$\begin{cases} ai^0 + b(-i)^0 + c\varphi^0 + d\bar{\varphi}^0 = S(0) \\ ai^1 + b(-i)^1 + c\varphi^1 + d\bar{\varphi}^1 = S(1) \\ \vdots \end{cases}$$

$$S(n) = i^n + (-i)^n + \varphi^n + \bar{\varphi}^n = L(n)$$

$$2+n$$

$$i^{2m+1} + (-i)^{2m+1}$$

2, 1
LUCAS

$$= (-1)i + (-1) = 0$$

$$2 \ln 2 (-2)^m + \dots$$

$$S(2n) = 2(-1)^n + \varphi^{2n} + \frac{1}{\varphi^{2n}} = 2(-1)^n + L(2n) \\ = (\varphi^n + \bar{\varphi}^n)2 = L(n)^2$$

$$S(2n+1) = L(2n+1)$$

$$\underbrace{L(n)L(n+1)}_p = (\varphi^n + \bar{\varphi}^n)(\varphi^{n+1} + \bar{\varphi}^{n+1}) = \\ = \varphi^{2n+1} + \frac{1}{\varphi^{2n+1}} + (\varphi\bar{\varphi})^n (\varphi + \bar{\varphi}) = \\ = L(2n+1) + \underbrace{(-1)^n}_p = 1$$

$$\begin{array}{l} \cancel{S(2n+1)} = L(2n-1) \\ S(2n) = L(n)^2 \\ \cancel{S(2n+1)} = L(2n+1) \\ \vdots \\ \vdots \end{array}$$

$$(L(2n-1), L(n))^2 \stackrel{?}{=} 1$$