

## Soluzione generale del problema sulle noci di cocco e la scimmia

1-In base al principio del buon ordinamento (o del minimo), bisogna trovare n numero di noci tale che  $n = M ( Q + 1 ) + ( P + 1 )$  dove M è il numero dei marinai sull'isola , P è la somma delle porzioni che ogni marinaio si è preso di notte e il numero Q+1 è la porzione che ogni marinaio si è preso la mattina seguente.

Quindi voglio dimostrare che per ogni  $M \geq 2$  si ottiene N numero di noci minimo tale che:

se M è DISPARI allora  $N = M * Q + ( P + 1 )$  ; se M è PARI allora  $N = M * Q + ( P + M + 1 )$

[NB: il simbolo \* è il segno di moltiplicazione]

2- Considero la seguente successione definita per ricorrenza (visionando la traccia del problema):

sia  $k \geq 1$  naturale tale che:

$$P_k = [ (n-1) * (M - 1)^{k-1} ] / M^k$$

$$R_k = [ n * (M - 1)^k + 1 ] / M^k$$

dove  $P_k$  è il mucchio preso di notte e  $R_k$  è la rimanenza che il marinaio successivo trova dopo il passaggio del precedente.

Di conseguenza il numero Q+1 è il termine calcolato per  $k = M+1$

3- Osservando attentamente i coefficienti di  $P_k$  , posso considerare la seguente successione:

per ogni  $k \geq 1$  e per ogni  $M \geq 2$  pongo:

$$a_0 = 1 / M$$

$$a_{k+1} = (1/M) * [ (M - 1) / M ]^{k+1}$$

Mi trovo, per definizione, davanti alla progressione geometrica.

Quindi, posto  $K = M - 1$ , i termini da considerare sono M+1 ed essi, per la successione geometrica considerata, sono:

$$a_0 = P_1 / (n-1) \dots\dots a_M = P_{M+1} / (n-1)$$

Pertanto:

a) Se  $k+1=M$  è dispari, la successione è unica e la ragione è  $(M-1)/M$ ;

b) Se  $k+1=M$  è pari, si hanno 2 successioni: Infatti  $q = \pm (M-1)/M$ .

Dunque è ora possibile calcolare P.

Infatti per ogni  $M \geq 2$  si ottiene, seguendo la formula della somma di una progressione geometrica:

$$P = (n-1) * [M^M - (M-1)^M] / M^M \quad \text{se } M = \text{DISPARI}$$

(Ho fatto questa riflessione perché per la determinazione di P bisognava considerare due casi. Pertanto qui c'era il classico trabocchetto).

4- Per queste ragioni, considero le seguenti IPOTESI :

per ogni  $M \geq 2$  considero i seguenti DATI ottenuti dalla traccia:

$$F = P_{M+1} = (M-1)^M * (n-1) / M^{M+1}$$

$$\lambda = (n-1) - r * (n-1) / M^{M+1} = t * (n-1) / M^{M+1}$$

$$\delta = P - r * (n-1) / M^{M+1} = (\varphi - r) * (n-1) / M^{M+1}$$

$$s = \varphi - r$$

$$\varphi = M * [M^M - (M-1)^M]$$

$$\xi = M^{M+1} * [P + (n-1)] / (n-1)$$

$$\xi - \Delta = 2 * r$$

$$\lambda + \delta = \Delta * (n-1) / M^{M+1}$$

$$Q + 1 = F * M^{M+1} / (n-1)$$

5- Calcolo gli interi  $(t + s)$  e  $(t - s)$  (entrambi DATI NASCOSTI)

Da  $\lambda$  si ricava che  $t + r = M^{M+1}$  con  $t = M^{M+1} - r$  ;

da  $\delta$  si ricava che  $s + r = \varphi$  con  $s = \varphi - r$ .

Pertanto:

$$a) t - s = M * (M-1)^M$$

$$b) \text{ Posto } \theta = (M-1)*(t+r) - (M-1)*(s+r) \text{ si ha } \theta = (M-1)*(t-s).$$

Essendo  $\xi = [ \theta + M * F * M^{M+1} / (n-1) ] + 2 * r = \Delta + 2 * r = (t + s) + 2 * r$  per ipotesi, si ha  $t + s = M * (t - s)$

Quindi, per ogni  $M \geq 2$

Se

$$t - s = M * F * M^{M+1} / (n-1)$$

$$t + s = M * (t - s)$$

$$r = \varphi - s = M^{M+1} - t$$

allora

$$t = [ M * (M+1) * (M-1)^M ] / 2$$

$$s = [ M * (M-1) * (M-1)^M ] / 2$$

6-Ora posso trovare il numero  $(N - 1)$ . Infatti considero quanto segue:

a) per ogni  $M \geq 2$  verifico che

$$\theta = (M-1) * \text{MCD}(s, t) = M * (M-1) * (M-1)^M$$

b) Vado a considerare i seguenti numeri interi:

$$J = s - r$$

$$w = s + r$$

$$\mu = \Delta / M$$

c) Con i termini considerati nei punti 4,5 e 6 , considero il sistema formato dalle seguenti equazioni:

$$X + w = \xi$$

$$X + J = t + s$$

Risolvendo, si ottiene la soluzione  $x = (t + r) \cdot (M - 1)$

7- Riscrivo il sistema del punto 6 lettera c) , utilizzando la definizione di congruenza. Si ottiene il seguente sistema di congruenze:

$$x \equiv -w \pmod{M}$$

$$x \equiv -J \pmod{M-1}$$

Essendo M e M-1 numeri naturali consecutivi, il MCD ( M ; M - 1) = 1.

Quindi, per il teorema cinese del resto, si ottiene la soluzione generica

$$X + M \cdot (M-1) \cdot h = M \cdot \mu + w$$

Posto  $h = (t - s) / M$  si ottiene il minimo per questo problema.

8- Adesso considero la seguente funzione (costo):

$$f(x) = [ax^2 + bx + c] / x = ax + b + c/x$$

Posto:

$$x > 0$$

$$a = (Q+1)$$

$$b = (\varphi + r) / 2$$

$$c = \Delta$$

si ha che:

a) gli asintoti sono le funzioni:

$$x = 0 \text{ (asintoto verticale)}$$

$$y = (Q+1)x + (\varphi + r) / 2 \text{ (asintoto obliquo)}$$

b) minimo in  $x = \sqrt{c/a} = \sqrt{\Delta/(Q+1)} = M$

Per  $x = M$  si ha  $f(M) = M^{M+1}$

9 – Inoltre considero la seguente funzione (ricavo):

$$g(x) = dx$$

con  $x > 0$  e con  $d = \theta/M$

10- Quindi, con le funzioni considerate nei punti 8 e 9, possiamo considerare per ogni  $x > 0$  la seguente funzione (guadagno o utile):

$$g(x) - f(x) = u(x) = (d-a)x - b - c/x$$

Voglio far vedere che per  $x = M$  si ha  $u(M) = M^*(Q+1) - r$  il massimo guadagno.

Infatti, derivando la funzione  $u(x)$  si ha massimo in  $x = \sqrt{c/a} = \sqrt{\Delta/(Q+1)} = M$

11- Pertanto dobbiamo risolvere la congruenza

$$[M^*(Q+1) - r]x \equiv M^*(Q+1) \pmod{M}$$

Se  $M = \text{DISPARI}$  allora  $\text{MCD}(M^*(Q+1) - r; M) = M$  divide  $M^*(Q+1)$ .

Quindi la soluzione particolare  $x(0) = (M^*(Q+1)/M) * \Omega$

tale che  $[M^*(Q+1) - r] * \Omega + M * \Psi = M^*(Q+1)$  con  $\Omega$  e  $\Psi$  calcolati con l'algoritmo di Bezout.

Pertanto  $x = \Omega^*(Q+1) + M * \alpha$  con  $\alpha \in \mathbb{Z}$ .

12- se  $M$  è DISPARI allora

$$N = M Q + (P + 1) = M [(M-1)^M - 1] + (M^*[M^M - (M-1)^M] + 1) ;$$

se  $M$  è PARI allora

$N = M Q + (P + M + 1) = M [(M-1)^M - 1] + (M^*[M^M - (M-1)^M] + M + 1)$  come volevasi dimostrare.

Se  $M=5$  allora  $N=15621$ , se  $M=2$  allora  $N=9$ .