

AUGUSTO E I SENATORI

Dividiamo i senatori in $n/2$ coppie e ad ogni coppia (a, b) chiediamo ad a la sua opinione su b e a b la sua opinione su a

Per semplicità indichiamo con 1 la risposta "il senatore è onesto" e con 0 la risposta "il senatore è corrotto"

Es: la coppia (a, b) sarà indicata con $(0, 1)$ se b dirà che a è onesto e a dirà che b è corrotto

Indichiamo inoltre con il simbolo H ~~o~~
oppure D la vera identità di un senatore

H : onesto D : corrotto

A questo punto siamo

x il numero delle coppie (H, H)

m il numero delle coppie $(1, 1)$

Portiamo con la seguente osservazione

$$(0,0) \in \{ (D,D), (D,H), (H,D) \}$$

$$(0,1) \in \{ (D,D), (H,D) \}$$

$$(1,0) \in \{ (D,D), (D,H) \}$$

$$(1,1) \in \{ (D,D), (H,H) \}$$

Dunque in ogni coppia diversa da $(1,1)$ vi è al più un solo mutatore onesto

Poiché i mutatori onesti sono più della metà le coppie del tipo (H,H) dovranno essere almeno 1.

(Ricordiamo che abbiamo indicato con X il numero di tali coppie)

Adesso dimostriamo che

$$X \geq \frac{n}{2} + \frac{1}{2}$$

Sia l il numero di coppie diverse da $(1,1)$ e y il numero di motori onesti presenti in tali coppie

$$y + 2x \geq \frac{n}{2} + 1 \Rightarrow x \geq \frac{n}{4} + \frac{1}{2} - \frac{y}{2}$$

\uparrow
per ipotesi

Poiché $y \leq l \Rightarrow -y \geq -l$. Pertanto

$$x \geq \frac{n}{4} + \frac{1}{2} - \frac{y}{2} \geq \frac{n}{4} + \frac{1}{2} - \frac{l}{2} = \frac{1}{2} + \frac{1}{2} \underbrace{\left(\frac{n}{2} - l \right)}_m = \frac{1}{2} + \frac{m}{2}$$

Quindi $x \geq \frac{1}{2} + \frac{m}{2}$

A questo punto la nostra strategia è la seguente. Scarichiamo tutti i motori appartenenti a coppie ~~$(1,1)$~~ diverse da $(1,1)$

Per le coppie $(1,1)$ scarichiamo 1 motore
(o caso)

Per quanto detto sopra ci rimarranno
in motori

Di questi più della metà sono onesti
Perché?

Precedentemente abbiamo dimostrato che

$$x \geq \frac{1}{2} + \frac{m}{2}$$

Ovvero il numero di coppie che
contengono lo stesso onesto (x)

è più grande della metà di m
(numero di coppie $(1,1)$)

Torniamo alla nostra strategia

Se $m \leq 2$ abbiamo finito perché
entrambi i motori rimasti saranno
onesti

Altrimenti ripetiamo il ragionamento
appena fatto con una variante: se m
è dispari deduciamo agli altri motori

l'opinione sul motore rimasto "opinato" e stabiliamo la sua identità per maggioranza (in caso di parità il motore è questo)

Nel caso peggiore il numero di opinioni richieste dalla nostra strategia è

$$M + 2 \frac{M}{2} + 2 \frac{M}{4} + \dots + 2 \frac{M}{2^{\log n}} + (n-1) \approx$$

↑
per gestire il caso dispari
↑
costo per determinare l'intera lista

$$\approx 3M + \left(\frac{M}{2} + \frac{M}{4} + \dots + \frac{M}{2^{\log n}} \right) \leq$$

$$\leq 3M + M \sum_{i=1}^{\log n} \frac{1}{2^i} \leq$$

SOMMA GEOMETRICA

per $|x| < 1$ si ha

$$\sum_{i=0}^K x^i$$

$$\sum_{i=0}^K x^i \leq \frac{1}{1-x}$$

nel nostro caso $x = \frac{1}{2} \Rightarrow \frac{1}{1-x} = 2$

$$\leq 3n + 2n = 5n$$