

Probabilități

mi

Dan cu banul
X

$$\begin{cases} \text{cap} \rightarrow 1 \\ \text{pojar} \rightarrow 0 \end{cases}$$

$$P(X=0) = P(X=1) = \frac{1}{2}$$

$$\mathbb{E}[X] = 0 \cdot P(X=0) + 1 \cdot P(X=1) = P(X=1) = \frac{1}{2}$$

↑ "expectation" (media variabili)

ex 2. Zar : Y este valoarea zarului.

$$\begin{aligned} \mathbb{E}[Y] &= 1 \cdot P(Y=1) + 2 \cdot P(Y=2) + 3 \cdot P(Y=3) + \\ &+ 4 \cdot P(Y=4) + 5 \cdot P(Y=5) + 6 \cdot P(Y=6) = \\ &= \frac{1}{6} + \frac{2}{6} + \dots + \frac{6}{6} = \frac{21}{6} = \frac{7}{2} \end{aligned}$$

ex 3: Dan de n ori cu banul

În medie de câte ori avem "cap"?

$$\begin{aligned} Z &= X_1 + X_2 + \dots + X_n & x_i = a \text{ i-a oaruncare} \\ \nearrow & & i = \overline{1, n} \\ \text{prima oaruncare} & & \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} \mathbb{E}[Z] &= \mathbb{E}[x_1] + \mathbb{E}[x_2] + \dots + \mathbb{E}[x_n] = \\ &= n \cdot \frac{1}{2} \end{aligned}$$

Secretary problem

n candidați la un job. Vrem să angajăm cel mai bun candidat. Candidații vin în ord aleatorie. Dacă c_i (candidatul i) este mai bun decât cel angajat, îl angajăm pe c_i .

Care este nr. mediu de angajați?



$$X_1 = \begin{cases} 1 & \text{nu angaj} \\ -1 & \text{angajan} \end{cases}$$

$$X = X_1 + X_2 + \dots + X_n$$

X ← căți candidați angajăm

$$\mathbb{E}[X] = \mathbb{E}[X_1] + \mathbb{E}[X_2] + \dots + \mathbb{E}[X_n] =$$

$$= P(X_1 = 1) + P(X_2 = 1) + \dots + P(X_n = 1)$$

$$P(X_1 = 1) = 1$$

$$P(X_2 = 1) = \frac{1}{2}$$

$$P(X_3 = 1) = \frac{1}{3}$$

.

:

$$P(X_n = 1) = \frac{1}{n}$$

$$E[X] = 1 + \frac{1}{2} + \dots + \frac{1}{n} \approx O(\log n)$$

Birthday paradox

n - studenti

$$n = 365$$

Cate perechi de studenti cu aceasi zi de nastere avem in medie?

X - nr total perechi de studenti cu ac. zi de nastere

$$Y_{ij} = \begin{cases} 0 & \text{nu} \\ 1 & \text{std. i si j au ac. zi de nastere} \end{cases}$$

$$X = \sum_{i=1}^{n-1} \sum_{j=i+1}^n Y_{ij}$$

$$E[X] = E\left[\sum_{i=1}^{n-1} \sum_{j=i+1}^n Y_{ij}\right] = \sum \sum E[Y_{ij}] =$$

$$= \sum \sum P(Y_{ij} = 1)$$



$$P(Y_{ij}=1) = \sum_{k=1}^{365} P(i \text{ wird } \geq p_i \text{ und } j \text{ wird } \leq p_j)$$

in Stück K

$$= \sum_{k=1}^{365} P(i \text{ wird in Tag } k) \cdot P(j \text{ wird in Tag } k) =$$

$$= \sum_{k=1}^{365} \frac{1}{365} \cdot \frac{1}{365} = \frac{1}{365}$$

$$\mathbb{E}[X] = \sum_{i=1}^{n-1} \sum_{j=i+1}^n P(Y_{ij}=1) = \frac{n(n-1)}{2 \cdot 365}$$

Quicksort (A, l, r)

↳ if ($l < r$)

↳ p - partition (A, l, r)

Quicksort (A, l, p)

Quicksort ($A, p+1, r$)

↳

Quicksort (A, l, n)

↳

$$T(n) = T(\text{stanga}) + T(\text{dreapta}) + O(n)$$

$$= 2 T(n/2) + O(n)$$

$= O(n \log n)$ ← casul favorabil

$$T(n) = T(n-1) + O(n) = O(n^2)$$

↖ casul defavorabil

②. ③

Numărul mediu de comparații în Quick Sort (casă)

pivotal e cel mai slab din

Mătem numerele z_1, z_2, \dots, z_n unde $z_1 \leq z_2 \leq \dots \leq z_n$

$$x_{ij} = \begin{cases} 1, & \text{daca } z_i \text{ este comparat cu } z_j \\ 0 & \text{altfel} \end{cases}$$

$$X = \sum_{i=1}^{n-1} \sum_{j=i+1}^n x_{ij}$$

total de comparații
făcute de algoritm

$$E[X] = \sum \sum E[x_{ij}] = \sum \sum P(x_{ij} = 1)$$

$$P(x_{ij} = 1) = \frac{2}{j - i + 1}$$

$$E[X] = \sum_{i=1}^{n-1} \sum_{j=i+1}^n \frac{2}{j - i + 1}$$

$$k = j - i$$

$$E[X] = \sum_{i=1}^n \sum_{k=1}^{\infty} \frac{2}{k+1} < \sum_{i=1}^{n-1} \sum_{k=1}^n \frac{2}{k} = O(n \log n)$$