Домашняя работа по дискретной математике 14

Егерев Артем, БПМИ-167

12 января 2017 г.

1. Доказательство.

Пусть было продано N билетов. Тогда общий бюджет лотереи 100N, общая сумма выиграша - $100 \cdot p \cdot N = 40N$. Обозначим сумму выиграша і-человека за α_i . Тогда:

$$E[\alpha] = \sum_{i=1}^{N} \alpha_i p_i = \sum_{i=1}^{N} \frac{\alpha_i}{N} = \frac{100 \cdot p \cdot N}{N} = 100 \cdot 0.40 = 40$$

По неравенству Маркова:

$$Pr[\alpha \ge 5000] \le \frac{E[\alpha]}{5000} \Rightarrow Pr[\alpha \ge 5000] \le \frac{40}{5000} = 0.8\% < 1\%$$

Доказано.

2. Решение.

Обозначим за N - суммарное количесво человек, α - продолжительность жизни произвольного человека

$$E[\alpha] = \sum_{k=1}^{N} \alpha_k p_i = \sum_{i=1}^{N/2} \alpha_i p_i + \sum_{j=N/2+1}^{N} \alpha_j p_j = \frac{1}{N} \sum_{i=1}^{pN} \alpha_i + \frac{1}{N} \sum_{j=(1-p)N+1}^{N} \alpha_j = \frac{1}{N} \sum_{i=1}^{N/2} \alpha_i + \frac{1}{N} \sum_{j=N/2+1}^{N} \alpha_j = \frac{1}{2} \cdot \frac{1}{N/2} \sum_{i=1}^{N/2} \alpha_i + \frac{1}{2} \cdot \frac{1}{N/2} \sum_{j=N/2+1}^{N} \alpha_j = \frac{1}{2} \cdot E[\alpha \le 8] + \frac{1}{2} \cdot E[\alpha > 8] = 26$$

Отсюда:

$$E[\alpha \le 8] + E[\alpha > 8] = 52$$

Оценим $E[\alpha \leq 8]$:

$$1 \le E[\alpha \le 8] \le 8$$

Нижняя граница достигается по причине того, что каждый живет как минимум один год, верхняя - когда нет людей, живших менее 8 лет.

$$E[\alpha > 8] \ge E[\alpha \ge 8] \Rightarrow E[\alpha \ge 8] \le 52 - 1 = 51$$

Нижняя граница интервала равна 26. Становиться равной в случае, когда у нас нет людей, живших менее 8 лет: мат ожидание всех будет как раз совпадать с нашем искомым ответом.

Стоит отметить, что изменяя количество восьмерок, мы можем плавно менять искомую величину, поэтому все значения интервала будут приемлемы.

Ответ: [26, 51]

- 3. Решение.
- б) Обозначим за p_i вероятность выпадения числа i . Тогда:

$$E_1 = 1^2 \cdot p_1 + 2^2 \cdot p_2 + \dots + 6^2 \cdot p_6 = \sum_{i=1}^6 p_i \cdot i^2$$
$$E_2 = \sum_{i=1}^6 \sum_{j=1}^6 i \cdot j \cdot p_i p_j$$

Рассмотрим:

$$E_1 - E_2 = \sum_{i=1}^6 \sum_{i=1}^6 i \cdot j \cdot p_i p_j - \sum_{i=1}^6 p_i \cdot i^2 = \sum_{i=1}^6 p_i i (\sum_{j=1}^6 p_j j - i) = \sum_{i=1}^6 p_i i (\sum_{j=1, i \neq i}^6 p_j j - i (1 - p_i)) = \sum_{i=1}^6 p_i i (\sum_{j=1, i \neq i}^6 p_j j - i (1 - p_i)) = \sum_{i=1}^6 p_i i (\sum_{j=1, i \neq i}^6 p_j j - i (1 - p_i)) = \sum_{i=1}^6 p_i i (\sum_{j=1, i \neq i}^6 p_j j - i (1 - p_i)) = \sum_{i=1}^6 p_i i (\sum_{j=1, i \neq i}^6 p_j j - i (1 - p_i)) = \sum_{i=1}^6 p_i i (\sum_{j=1, i \neq i}^6 p_j j - i (1 - p_i)) = \sum_{i=1}^6 p_i i (\sum_{j=1, i \neq i}^6 p_j j - i (1 - p_i)) = \sum_{i=1}^6 p_i i (\sum_{j=1, i \neq i}^6 p_j j - i (1 - p_i)) = \sum_{j=1}^6 p_i i (\sum_{j=1, i \neq i}^6 p_j j - i (1 - p_i)) = \sum_{j=1}^6 p_i i (\sum_{j=1, i \neq i}^6 p_j j - i (1 - p_i)) = \sum_{j=1}^6 p_j i (\sum_{j=1, i \neq i}^6 p_j j - i (1 - p_i)) = \sum_{j=1}^6 p_j i (\sum_{j=1, i \neq i}^6 p_j j - i (1 - p_i)) = \sum_{j=1}^6 p_j i (\sum_{j=1, i \neq i}^6 p_j j - i (1 - p_i)) = \sum_{j=1}^6 p_j i (\sum_{j=1, i \neq i}^6 p_j j - i (1 - p_i)) = \sum_{j=1}^6 p_j i (\sum_{j=1, i \neq i}^6 p_j j - i (1 - p_i)) = \sum_{j=1}^6 p_j i (\sum_{j=1, i \neq i}^6 p_j j - i (1 - p_i)) = \sum_{j=1}^6 p_j i (\sum_{j=1, i \neq i}^6 p_j j - i (1 - p_i)) = \sum_{j=1}^6 p_j i (\sum_{j=1, i \neq i}^6 p_j j - i (1 - p_i)) = \sum_{j=1}^6 p_j i (\sum_{j=1, i \neq i}^6 p_j j - i (1 - p_i)) = \sum_{j=1}^6 p_j i (\sum_{j=1, i \neq i}^6 p_j j - i (1 - p_i)) = \sum_{j=1}^6 p_j i (\sum_{j=1, i \neq i}^6 p_j j - i (1 - p_i)) = \sum_{j=1}^6 p_j i (\sum_{j=1, i \neq i}^6 p_j j - i (1 - p_i)) = \sum_{j=1}^6 p_j i (\sum_{j=1, i \neq i}^6 p_j j - i (1 - p_i)) = \sum_{j=1}^6 p_j i (\sum_{j=1, i \neq i}^6 p_j j - i (1 - p_i)) = \sum_{j=1}^6 p_j i (\sum_{j=1, i \neq i}^6 p_j j - i (1 - p_i)) = \sum_{j=1}^6 p_j i (\sum_{j=1, i \neq i}^6 p_j j - i (\sum_{j=1, i \neq i}$$

Переход делается из расчета $\sum\limits_{i=1}^6 p_i = 1$

$$=\sum_{i=1}^{6} p_i i \left(\sum_{j=1, j \neq i}^{6} p_j j - i \sum_{j=1, j \neq i}^{6} p_j \right) = \sum_{i=1}^{6} p_i i \left(\sum_{j=1, j \neq i}^{6} p_j (j-i)\right) = \sum_{i=1}^{6} \sum_{j=1, j \neq i}^{6} p_i i \cdot p_j \cdot (j-i) = \sum_{i=1}^{6} p_i i \left(\sum_{j=1, j \neq i}^{6} p_j (j-i)\right) = \sum_{j=1, j \neq i}^{6} p_j i \cdot p_j \cdot (j-i) = \sum_{j=1, j \neq i}^{6} p_j i \cdot p_j \cdot p_j \cdot (j-i) = \sum_{j=1, j \neq i}^{6} p_j i \cdot p_j \cdot p$$

Следущий переход делаем отдельно, разбирая случаи i < j и i > j (тогда можем поменять i и j местами, для того чтобы учесть соответствующее слагаемое в сумме).

$$\sum_{1 \le i < j \le 6} (ip_i(j-i)p_j + jp_j(i-j)p_i) = \sum_{1 \le i < j \le 6} p_i p_j(j-i)(i-j) = -\sum_{1 \le i < j \le 6} p_i p_j(j-i)^2 < 0$$

Отсюда $E_2 > E_1$

Так как мы решали в общем случае, то и в а) это так же выполняется.

Ответ: $E_2 > E_1$

4. Решение.

Обозначим за n - количество вхождений подслов ab в наше слово.

$$E[n] = \frac{\sum_{i=1}^{20-1} k_i}{N}$$

Где N - количество всех слов , k_i - количество вхождений ab на i-ой позиции (всего позиций 20 - 1 = 19)

$$N = 2^{20}$$

Когда на і-ой позиции стоит ab, то у нас остается 18 свободных мест, на которые мы можем поставить а или b, отсюда $k_i=2^{18}$

$$E[n] = \frac{19 \cdot 2^{18}}{2^{20}} = \frac{19}{4}$$

Otbet: $\frac{19}{4}$.

5. Решение.

В общем случае:

$$E[k] = \frac{\sum_{i=1}^{10} i \cdot f(i)}{10^{15}}$$

где f(i) - количество различных последовательностей завтраков, в которых ровно і различных

По факту f(i) - количество упорядеченных разбиений 15 дней на і различных завтраков.

Вспомним, что S(15, i) - число Стирлинга - количество неупорядоченных изменений. Так же нужно еще выбрать сами номера различных завтраков - это C_{10}^i

Отсюда
$$f(i) = S(15, i) \cdot i! \cdot C_{10}^i = S(15, i) \cdot A_{10}^i$$

Otbet:
$$E[k] = \frac{\sum\limits_{i=1}^{10} i \cdot S(15,i) \cdot A_{10}^i}{10^{15}}$$
.

6. Решение.

Так как все перестановки различные, можем рассмотреть пару: перестанвку π и ей зеркально отраженную π^{-1} (мы можем разбить все перестановики на пары, так как их количество n! - четное, при всех n > 1). Рассмотрим произвольные числа a, b, стоящие на разных позициях в нашей перестановке. Заметим, что суммарно в π и в π^{-1} эти числа образуют ровно одну инверсию. Значит, общее количество инверсий в этих двух перестановках равно количесту всевозможных пар (так как мы выбирали числа произвольно) и равно $\frac{n(n-1)}{2}$

$$E[I(\pi)] = \sum_{i=1}^{n!} p_i \cdot I[\pi_i] = \frac{1}{2} \sum_{i=1}^{n!} p_i (I[\pi_i] + I[\pi_i^{-1}]) = \frac{n(n-1)}{4} \sum_{i=1}^{n!} p_i = \frac{n(n-1)}{4}$$

При n = 1,
$$E[I(\pi)] = 0$$
.
Ответ: $\frac{n(n-1)}{4}$.

7. Доказательство.

$$Pr[X \ge 6] \Leftrightarrow Pr[2^X \ge 64]$$

По неравенству Маркова:

$$Pr[2^X \ge 64] \le \frac{5}{64} < \frac{1}{10}$$

Доказано.

8. Решение.

Обознаим за S_k - среднее количество жвачек, которое нужно купить после того, когда у нас уже есть k разных к, так чтобы последняя была новой. Тогда на этом шаге вероятнотсь вытащить новую - $\frac{n-k}{n}$, неоригинальную - $\frac{k}{n}$. Рассмотрим выбор следующий жвачки: если мы выбрали новую - то это подходит под наше условие, если нет, то нам потребуется еще S_k шагов, поэтому:

$$S_k = \frac{n-k}{n} + \frac{k}{n}(S_k + 1)$$

Отсюда:

$$S_k = \frac{n}{n-k}$$

Получаем, что среднее число жвачек, которое необходимо купить для полной коллекции вкладышей, равн о:

$$S = S_0 + S_1 + \dots + S_{n-1} = n(1 + 1/2 + 1/3 + \dots + 1/n)$$

Otbet: n(1 + 1/2 + 1/3 + ... + 1/n).