

КАРАСЕВА

М3235

ВЕКЛ

(В) Покажи, что $B(n, p) \supset a: 2$

Решение: Зверём с.в. X - кол-во темных елочек
и индикаторную с.в. X_i $\begin{cases} 1, \text{ если } i \in B(n, p) \\ 0, \text{ иначе} \end{cases}$

$$EX = \sum_{\substack{i=2 \\ i \leq n}} EX_i = \frac{n}{2} p$$

Покажи $t = \frac{1}{n}$
теперь фактом

Докажи, что:

$$1) \text{ если } p = o(1/n) \Rightarrow p(X \geq 1) \rightarrow 0$$

$$2) \text{ если } p = \omega(1/n) \Rightarrow p(X \geq 1) \rightarrow 1$$

Р-во:

$$1) p = o(1/n) \Rightarrow p = \frac{\alpha(n)}{n} \quad \alpha(n) \text{ - бесконечно малое}$$

$$EX = \frac{n}{2} \cdot \frac{\alpha(n)}{n} = \frac{1}{2} \cdot \alpha(n) \xrightarrow{n \rightarrow \infty} 0$$

По лемме $EX \rightarrow 0 \Rightarrow p(X=0) \rightarrow 1 \Rightarrow p(X \geq 1) \rightarrow 0$
ч.т.д.

$$2) \text{ По лемме } p(X=0) \leq \frac{EX}{EX^2}$$

$$\frac{EX}{EX^2} = \frac{EX^2}{(EX)^2} - 1$$

$$EX^2 = \sum_{\substack{i, j=2 \\ i, j \leq n}} E[X_i \cdot X_j]$$

$$a) i=j \quad \sum_{\substack{i=2 \\ i \leq n}} EX_i^2 \stackrel{\text{т.к. индикаторная}}{=} \sum_{i=2}^n EX_i = EX = \frac{np}{2}$$

$$b) i \neq j \quad \sum_{\substack{i, j=2 \\ i, j \leq n}} EX_i \cdot X_j = \frac{n}{2} \cdot \left(\frac{n}{2} - 1\right) \cdot p^2 \sim \frac{n^2 p^2}{4}$$

$$\frac{EX^2}{(EX)^2} = \frac{\frac{np}{2} + \frac{n^2 p^2}{4}}{\left(\frac{np}{2}\right)^2} = \frac{2}{np} + 1 = \left[\begin{array}{l} p = \omega(1/n) \rightarrow \\ \rightarrow p = \frac{\beta(n)}{n} \rightarrow \infty \end{array} \right] =$$

$$= \frac{2}{\frac{n \cdot \beta(n)}{n}} + 1 = \frac{2}{\beta(n)} + 1 \xrightarrow{n \rightarrow \infty} 1$$

$$0 \leq p(X=0) \leq \frac{EX}{EX^2} = \frac{EX^2}{(EX)^2} - 1 \xrightarrow{n \rightarrow \infty} 0 \Rightarrow p(X=0) \rightarrow 0 \Rightarrow$$

$$\Rightarrow p(X \geq 1) \rightarrow 1$$

ч.т.д.

Ⓔ Попроб. что $G(n, p)$

КАРАСЕВА М3235

содержит $x, y, z \leq n$ т.е. $(x+y) \% n = z$.

Решение. Введем с.в. X - кол-во тригратных троек и индикаторную с.в. $X_{ijk} \begin{cases} 1, \text{ если } B(n, p) \ni i, j, k \\ 0, \text{ иначе} \end{cases}$

$$EX = \sum EX_{ijk} = \underset{\substack{\uparrow \\ \text{выбрана } i}}{n} \cdot \underset{\substack{\uparrow \\ \text{выбрана } j}}{n} \cdot \underset{\substack{\uparrow \\ \text{однозначно} \\ \text{определена } k}}{1} \cdot p^3 \sim n^2 p^3$$

Попроб. $t = \frac{1}{n^{2/3}}$

Решение, что: 1) если $p = o(\frac{1}{n^{2/3}}) \Rightarrow p(x \geq 1) \rightarrow 0$
2) если $p = \omega(\frac{1}{n^{2/3}}) \Rightarrow p(x \geq 1) \rightarrow 1$

д.во: 1) $p = o(\frac{1}{n^{2/3}}) \Rightarrow p = \frac{o(n)}{n^{2/3}}$

$$EX = n^2 \cdot \frac{(o(n))^3}{n^2} = (o(n))^3 \xrightarrow{n \rightarrow \infty} 0 \Rightarrow p(x=0) \rightarrow 1 \Rightarrow p(x \geq 1) \rightarrow 0$$

2) по лемме $p(x=0) \leq \frac{DX}{(EX)^2} = \frac{EX^2}{(EX)^2} - 1$

$$EX^2 = \sum EX_{ijk} \cdot X_{ijk}$$

а) тройки не имеют одинак. чисел.

$$n \cdot n \cdot p^3 \cdot (n-3) \cdot (n-3) \cdot p^3 \sim n^4 p^6$$

на самом деле здесь может быть и 2

, если в первой тройке i, j совпадают, то так как нас интересует коэффициент перед старшей степенью n^4 где расходятся пределы, мы можем определить комбинаторные тонкости

б) тройки имеют 1 общее число.

Т.к. нам надо выбрать уже только 3 числа комбинаторно подсчитавший множитель будет иметь старшую степень n^3 с каким-то коэффициентом c_1 который можно вычислять не имеет смысла в пределе c_1 будет некая константа.

$$\sim c_1 n^3 p^6$$

в) тройки имеют 2 общих числа (и автом.-но полностью совпадают)

$$n \cdot n \cdot p^3 \cdot p^3 = n^2 p^6$$

$$\frac{EX^2}{(EX)^2} = \frac{n^4 p^6 + c_1 n^3 p^6 + n^2 p^6}{n^4 p^6} = 1 + \frac{c_1}{n} + \frac{1}{n^2} \xrightarrow{n \rightarrow \infty} 1$$

$$0 \leq p(x=0) \leq \frac{DX}{(EX)^2} = \frac{EX^2}{(EX)^2} - 1 \xrightarrow{n \rightarrow \infty} 0 \Rightarrow p(x=0) \rightarrow 0 \Rightarrow p(x \geq 1) \rightarrow 1$$

(K) $G(n, n, p) \supset V$

Решение: Введем с.в. X - кол-во V и индексов с.в. X_{ijk}^a 1, если $V \in G(n, n, p) \supset a_i, a_j, a_k$
с.в. $X_{ijk}^a \geq 0$, иначе

$$EX = \sum_i EX_{ijk}^a = 2 \cdot n \cdot \binom{n}{3} \cdot p \sim \frac{1}{3} n^4 p^3$$

симметричность от-но ребер.

Тоже короче $t = \frac{1}{n^{1/3}}$

Докажем, что: а) $P = o(1/n^{1/3}) \Rightarrow P(X \geq 1) \rightarrow 0$

б) $P = \omega(1/n^{1/3}) \Rightarrow P(X \geq 1) \rightarrow 1$

а) $P = o(1/n^{1/3}) \Rightarrow P = \frac{\alpha(n)}{n^{1/3}}$ - бесконечно малое

$$EX = 2 \cdot n \cdot \binom{n}{3} \cdot \frac{(\alpha(n))^3}{n^4} = \frac{2}{3!} \cdot (\alpha(n))^3 \xrightarrow{n \rightarrow \infty} 0$$

по лемме: $EX \rightarrow 0 \Rightarrow P(X=0) \rightarrow 1 \Rightarrow P(X \geq 1) \rightarrow 0$ что и треб.

б) По лемме $P(X \geq 0) \leq \frac{EX}{EX^2} = \frac{EX}{EX^2 - 1}$

$$EX^2 = \sum E[X_{ijk}^a \cdot X_{i'j'k'}^{a'}]$$

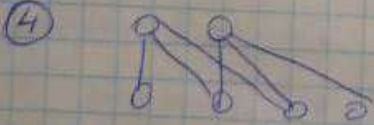
① $i_{ijk}^a = i'_{i'j'k'}^{a'}$ $2n \cdot \binom{n}{3} \cdot p^3 \sim \frac{n^4 p^3}{3}$



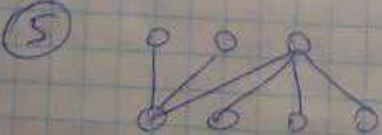
выбрана 5 вершин
вероятность 5-го ребра $\sim C_1 n^5 p^6$



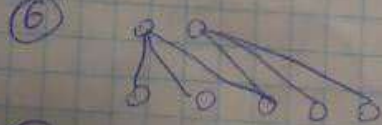
6 вершин
5 ребер $\sim C_2 n^6 p^5$



6 вершин
6 ребер $\sim C_3 n^6 p^6$



7 вершин
6 ребер $\sim C_4 n^7 p^6$



7 вершин
6 ребер $\sim C_5 n^7 p^6$



абсолютно независимые лабры

$$2n \cdot \binom{n}{3} \cdot p^3 \cdot ((n-1) \cdot \binom{n-3}{3} + (n-3) \cdot \binom{n-1}{3}) \cdot p^3$$

$$\frac{EX^2}{(EX)^2} = \frac{\frac{n^4 p^3}{3} + \frac{n^4 p^3}{3} + C_1 n^5 p^6 + C_2 n^6 p^5 + C_3 n^6 p^6 + C_4 n^7 p^6 + C_5 n^7 p^6}{\frac{n^8 p^6}{9}} \rightarrow 1$$

$EX^2 = \sum_i E[X_{ijk}^a \cdot X_{i'j'k'}^{a'}]$
 $EX^2 = \sum_i E[X_{ijk}^a \cdot X_{i'j'k'}^{a'}]$
 $EX^2 = \sum_i E[X_{ijk}^a \cdot X_{i'j'k'}^{a'}]$

④

X = кол-во клонов, значение которых $\neq 0$.
 $X_i = \begin{cases} 1, & \text{если } i\text{-й клон} \neq 0 \\ 0, & \text{иначе} \end{cases}$

$$EX = \sum EX_i = m \cdot EX_i = m \cdot \left(\frac{1}{n} \cdot \frac{p}{2} + \frac{1}{n} \cdot \frac{1}{4} + \frac{1}{8} \right)$$

↑ общее
число клонов

n - общее число клонов

Если $n \rightarrow \infty$ $EX = \frac{m}{8}$

А значит \forall числа мат. ожидание клонов, которые $= 1$

Вариант 7/8