

Wahrscheinlichkeitsrechnung und Algorithmen

Sommersemester 2018

2. Übung

$$\begin{aligned} \text{Prob}[|X - E[X]| \geq a] &= \text{Prob}[(X - E[X])^2 \geq a^2] \\ &\leq \frac{E[(X - E[X])^2]}{a^2} = \frac{E[X^2] - E[X]^2}{a^2} \\ &\quad \text{if } a = E[X] \\ &\quad \quad \quad (X \text{ binomial mit } m, p \text{ und } \frac{1}{2}) \end{aligned}$$

gesetz d. großen
Zahlen.

Satz: Sei $G = (V, E)$ beliebiger Graph, $\frac{n \cdot d}{2} = \# \text{Kanten}$, $d \geq 1$.

Maximal unabhängige Menge? Wie groß mindestens?

Knoten in max. unabh. Menge

$$\geq \frac{n}{2d}.$$

$$\forall i \quad d_i = \# \text{Nachbarn von } i$$

$$d_1 + d_2 + \dots + d_n = 2 \cdot |E|$$

$$|E| = \frac{\sum d_i}{2}$$

$$|E| = \frac{n \cdot d}{2} \Leftrightarrow d_1 + \dots + d_n = n \cdot d$$

Wahrscheinlichkeitsraum: Ziehen an jedem Knoten mit Wahrscheinlichkeit p (später).

Rennen auf $\{0,1\}$ -Folgen der Länge n

$\text{Prob}[b_1 \dots b_n] = p^{\# \text{Einsen}} (1-p)^{\# \text{Nullen}}$
 \cong Teilmenge von Knoten.

Statt b_1, \dots, b_n auch $S \subseteq \{1, \dots, n\}$

Zufallsvariable: $X(S) = \#S$ ($\approx p \cdot n$)

$Y(S) = \#\text{Kanten von } g \text{ in } S$
(g fest.)

Beachte: E ist fest. Für $e = \{i, j\} \in E, i \neq j$

$$Y_e(S) = \begin{cases} 1 & \text{falls } i, j \in S \\ 0 & \text{sonst} \end{cases}$$

zufällige Teilmenge d. Knoten

$$Y = \sum_{e \in E} Y_e$$

$$E[Y_e] = \text{Prob}[Y_e = 1] = p^2$$

$$E[Y] = \frac{n \cdot d}{2} \cdot p^2 = |E| \cdot p^2$$

$$E[X] = n \cdot p$$

$$E[\underbrace{X - Y}_S] = n \cdot p - \frac{nd}{2} \cdot p^2$$

\downarrow
#Knoten - #Kanten

$$S \text{ unabhängig} \Leftrightarrow X(S) - Y(S) = X(S) \Leftrightarrow Y(S) = 0$$

Setze $p = \frac{1}{d}, d \geq 1$ dann:

$$E[X - Y] = \frac{n}{d} - \frac{nd}{2} \cdot \frac{1}{d^2} = \frac{n}{d} - \frac{n}{2d} = \underline{\underline{\frac{n}{2d}}}$$

(p so, dass $E[X - Y]$ möglichst groß)

$E[X-Y] = \frac{n}{2d} \Rightarrow$ Es gibt $S \subseteq$ Knoten so dass

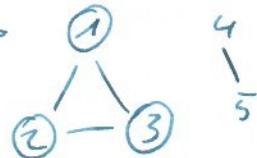
$$\#S - \#\text{Kanten in } S \geq \frac{n}{2d}.$$

Lassen pro Kante einen Knoten weg.

Dann keine Kanten mehr, haben höchstens
 $\#\text{Kanten}$ viele Knoten weggelassen.

$\Rightarrow x(S') - y(S')$ wird nicht kleiner!
) \sqcup
 unabh. $= \emptyset$
 menge.

Zu den Y_e : z.B. $G =$



$$\text{Prob}[Y_e = 1] = \rho^2$$

$Y_{1,2} \quad Y_{2,3} \quad Y_{1,3}$

• $\text{Prob}[Y_{1,2} = Y_{2,3} = Y_{1,3} = 1] = \rho^3 \geq (\rho^2)^3$
 Abhängigkeit!

• $\text{Prob}[Y_{1,2} = Y_{2,3} = 1] = \rho^3$

Satz: Zu Graph mit Kantenwahrscheinlichkeit

$$p = p(n) \rightarrow 0$$

$$\left(\text{etwa } p = \frac{c}{n}, p = \frac{c}{f(n)}\right)$$

Wahrscheinlichkeit \mathcal{G} hat eine 4-Clique  $\rightarrow 1$

wenn $p \geq \frac{f(n)}{n^{2/3}}$ $f(n) \rightarrow \infty$ beliebig

$$\rightarrow 0 \text{ wenn } p \leq \frac{1}{f(n) \cdot n^{2/3}}.$$

Beweis: Für jede 4er Menge von Knoten (alle Kandidaten) $S \subseteq \text{Knoten}$.

$$x_S = \begin{cases} 1 & \text{4 Clique auf } S \\ 0 & \text{sonst} \end{cases}$$

$$\text{Prob}[x_S=1] = p^6$$

$$X = \# \text{4-Cliquen in } \mathcal{G} \quad X = \sum_S x_S$$

$$E[X] = \binom{n}{4} \cdot p^6$$

$$= \frac{n(n-1)(n-2)(n-3)}{24} \cdot p^6 = \frac{n^4 \cdot p^6}{24} (1 + o(1))$$

$$\frac{n^4 p^6}{24} \rightarrow 0 \Leftrightarrow p^6 = o\left(\frac{1}{n^4}\right)$$

$$p^6 \cdot n^4 \rightarrow 0 \Leftrightarrow p^6 \cdot n^4 = o(1) \Leftrightarrow p^6 = \frac{o(1)}{n^4} = o\left(\frac{1}{n^4}\right)$$

$$\left(\frac{1}{n^{2/3}}\right)^6 = \frac{1}{n^4}$$

$$E[X] \rightarrow 0 \Leftrightarrow p = o\left(\frac{1}{n^{2/3}}\right)$$

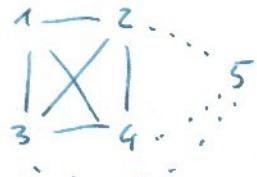
$$E[X] \rightarrow \infty \Leftrightarrow p = \omega\left(\frac{1}{n^{2/3}}\right) \Leftrightarrow p = \frac{f(n)}{n^{2/3}} \quad f(n) \rightarrow \infty$$

$$E[X] \rightarrow 0 \Rightarrow \text{Prob}[X \geq 1] \leq \frac{E[X]}{1} \rightarrow 0$$

↑
Markov.

$$\text{Prob}\left[\underbrace{x_{\{1,2,3,4\}}=1}_{p^6} \wedge \underbrace{x_{\{2,3,4,5\}}=1}_{p^6}\right] = p^6 \cdot p^3 = p^9 \neq p^{12}$$

Abhängig!!!



x_S und x_T sind abhängig voneinander
 \Leftrightarrow Es gibt Paare $\{i, j\}$, $i, j \in S \cap T$.

(so häufig sollte das unter allen S nicht auftreten)

Intuition: Zu festem $S = \{1, 2, 3, 4\}$ sind wieviele Abhängige? etwa $\binom{n}{2} \cdot 4$
 etwa n^2 .
 Relativ wenig von n^4 .

\Rightarrow Reduzieren $E[(X - E[X])^2]$ aus!

$$E[(X - E[X])^2] = \underbrace{E[X^2]}_{\left(\frac{n^4 p^6}{24}\right)^2} - \underbrace{E[X]^2}_{\left(\frac{n^4 p^6}{24}\right)^2}$$

$$E[X^2] = \sum_S \sum_T E[x_S \cdot x_T]$$

$$\text{Prob}[X_S \cdot X_T = 1] = ?$$

$$1. \text{ Fall: } S=T \quad E[X_S \cdot X_T] = E[X_S] = p^6$$

Beitrag zur Summe:

$$\binom{n}{4} \cdot p^6 = E[X]$$

$$2. \text{ Fall } |S \cap T| \leq 1 \quad E[X_S \cdot X_T] = p^6 \cdot p^6$$

$$\text{Beitrag zur Summe: } \binom{n}{4} \left(\underbrace{\binom{n-4}{4}}_S + \underbrace{\binom{n-4}{3} \cdot 4}_{S \cap T = 1} \right) \cdot p^{12} \underbrace{|}_{|S \cap T| = 1}$$

$$= E[X] \cdot E[X] \cdot (1 + o(1))$$

$$= E[X]^2 \cdot (1 + o(1))$$

Rest: ... (in der nächsten Übung!)