

# 5. Übung zu Complex Networks

zu Aufgabe 4.3 Katz-Zentralität der Knoten eines  $k$ -regulären Netzwerks

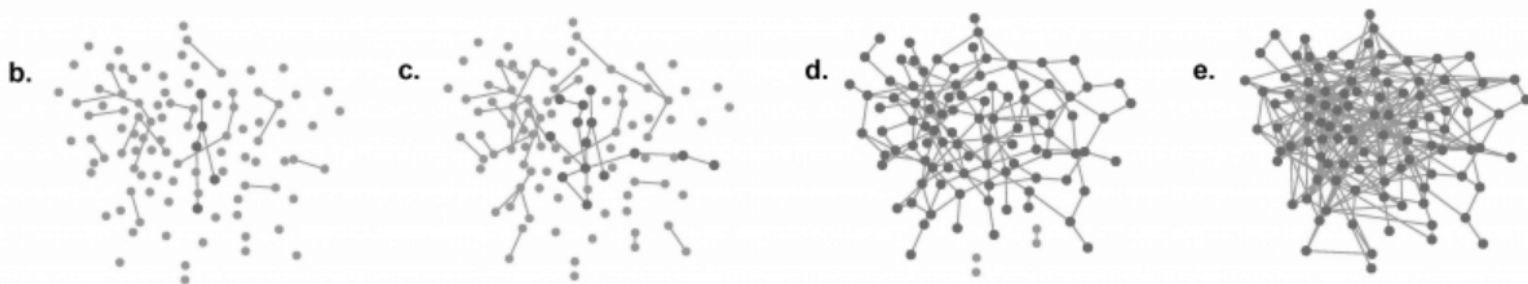
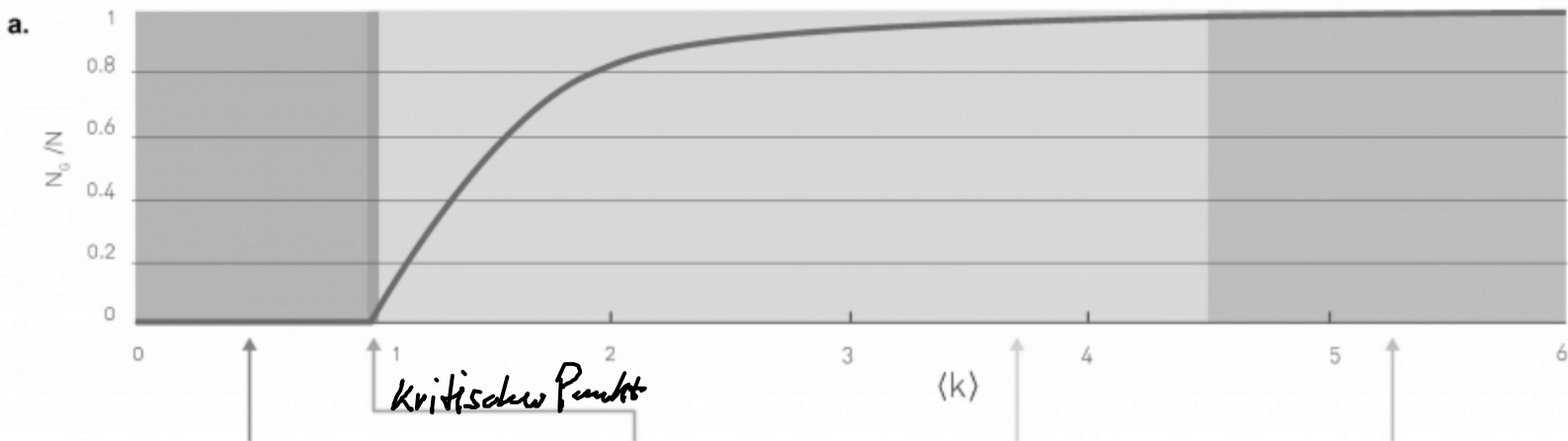
Katz-Zentralität ist gegeben durch folgende Gleichung:

$$\underline{x} = (\underline{I} - \alpha \underline{A})^{-1} \underline{1} = (\underline{I} + \alpha \underline{A} + \alpha^2 \underline{A}^2 + \dots) \underline{1} \stackrel{\uparrow}{=} (1 + \alpha k + \alpha^2 k^2 + \dots) \underline{1}$$

$$\text{aus 4.1: } \underline{A} \underline{1} = k \underline{1}$$

$$= \sum_{n=0}^{\infty} (\alpha k)^n \underline{1} = \frac{1}{1 - \alpha k} \underline{1} \quad \text{und somit } x_i = \frac{1}{1 - \alpha k}$$

Zufallsnetzwerke: Entstehen der giant connected component bei  $\langle k \rangle = 1$



Sei  $u = 1 - N_g/N$  der Anteil der Knoten, der nicht zu der giant component ist. Das entspricht der Wahrscheinlichkeit, dass ein zufällig ausgewählter Knoten nicht zur giant component gehört.

Ein Knoten  $v_i$  der giant component ist mit anderen Knoten der giant component verbunden.

Ein Knoten  $v_i$ , der nicht zur giant component gehört, hat 2 Möglichkeiten:

(i) Es gibt keinen Link zu einem Knoten der giant component

(ii)  $v_i$  hat einen Link, aber Nachbar gehört nicht zur giant component.

Zusatzannahme:  $u = \text{Wk, dass } v_i \text{ nicht zur giant component gehört / verlinkt ist}$

$$\underbrace{(1-p)}_{\substack{\text{kein Link zu} \\ \text{Knoten der giant component}}} + \underbrace{p u}_{\substack{\text{Link zu Knoten} \\ \text{außerhalb der giant component}}} \stackrel{\substack{\text{Wk, dass } v_i \text{ nicht zur giant} \\ \text{component gehört / verlinkt} \\ \text{ist}}}{=} \underbrace{(N-1)}_{\substack{\text{alle potenziellen Nachbarn}}}$$

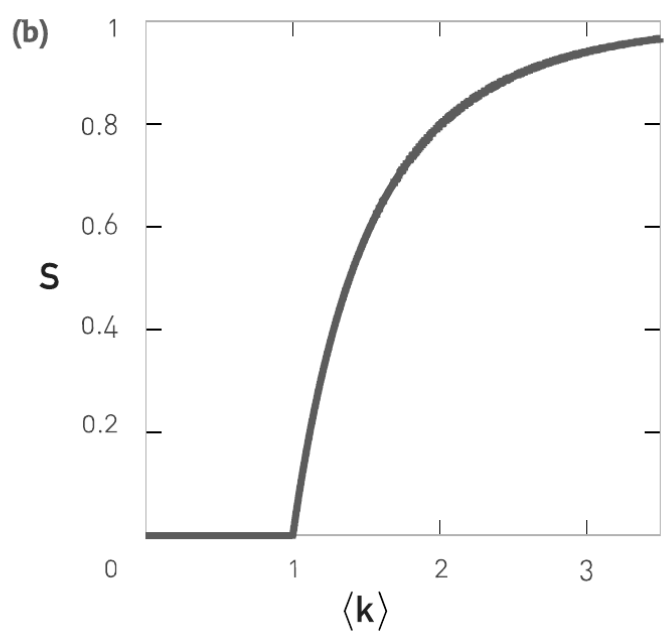
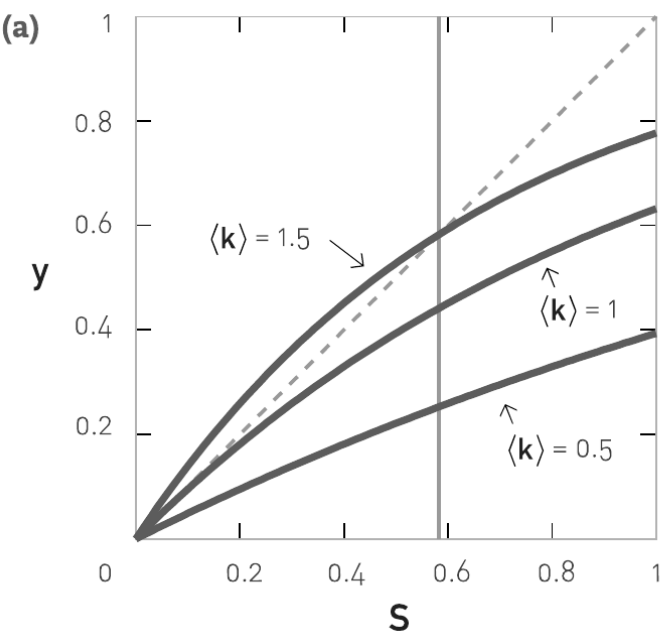
Suche Lösung der Gleichung  $u = (1-p + pu)^{N-1} \Rightarrow N_g = N(1-u), p = \frac{\langle k \rangle}{N-1}$

$$\ln u = (N-1) \ln \left( 1 - \frac{\langle k \rangle}{N-1} (1-u) \right) \underset{N \gg \langle k \rangle}{\approx} (N-1) \left( - \frac{\langle k \rangle}{N-1} (1-u) \right) = -\langle k \rangle (1-u)$$

oder auch  $u = e^{-\langle k \rangle (1-u)}$

$$\frac{1 - \frac{N_g}{N}}{N} \Leftrightarrow \frac{N_g}{N} = 1 - e^{-\langle k \rangle \frac{N_g}{N}}$$

$$S = 1 - e^{-\langle k \rangle S}$$



Lösung  $S \neq 0$  ab einer Steigung von 1 im Ursprung (bei  $S=0$ )

$$1 \stackrel{!}{=} \frac{d}{dS} \left( 1 - e^{-\langle k \rangle S} \right) \Big|_{S=0} = \langle k \rangle e^{-\langle k \rangle S} \Big|_{S=0} = \langle k \rangle \Rightarrow \text{Kritischer Punkt liegt bei } \langle k \rangle = 1$$

Für größere mittleren Grad entsteht eine giant component.

Sind Freunde (im Zufallsnetzwerk) populärer (größerer Grad) als ich?

Mein Grad:  $\langle k \rangle$

WK, einen Stempel zu ziehen, der zu einem Knoten mit Grad  $k$  gehört:  $\frac{N(k) k}{2L}$

$$\frac{N(k) k}{2L} = \frac{N P(k) k}{2L} = \frac{k P(k)}{\frac{2L}{N}} = \frac{k P(k)}{\langle k \rangle} = \frac{k P(k)}{\sum_j j P(j)}$$

Normierung ist gegeben

Durchschnittlicher Grad eines Nachbarn  $\sum_k k \frac{k P(k)}{\langle k \rangle} = \frac{\sum k^2 P(k)}{\langle k \rangle} = \frac{\langle k^2 \rangle}{\langle k \rangle}$

Differenz zu mir:  $\frac{\langle k^2 \rangle}{\langle k \rangle} - \langle k \rangle = \frac{\langle k^2 \rangle - \langle k \rangle^2}{\langle k \rangle} = \frac{\sigma^2(k)}{\langle k \rangle} > 0$

$$\frac{\langle k^2 \rangle}{\langle k \rangle} > \langle k \rangle$$

Mein (zufälliger) Nachbar hat größeren Grad als ich.  
(Freundschaftsparadoxon)

Exkurs degree distribution:  $q_{k-1}$ , WK, einen weiteren / anderen Link zu finden, der von Grad  $k$  kommt  
einem Knoten mit Grad  $k$  wegfällt



$$q_{k-1} = \frac{k P(k)}{\langle k \rangle}$$

$$\begin{matrix} k-1 \rightarrow k \\ k \rightarrow k+1 \\ (=) \end{matrix} q_k = \frac{(k+1) P(k+1)}{\langle k \rangle}$$

$$\langle q_k \rangle = \sum_k k q_k = \dots = \frac{\langle k^2 \rangle - \langle k \rangle}{\langle k \rangle}$$

durchschnittliche # Knoten, die 2 Links von mir entfernt sind.

$$= \sum_{k=0}^{\infty} \frac{k(k+1) P(k+1)}{\langle k \rangle} = \frac{1}{\langle k \rangle} \sum_{n=1}^{\infty} (n-1)n P(n) = \frac{\sum_n n^2 P(n) - \sum_n n P(n)}{\langle k \rangle}$$

$\begin{matrix} = P(k) \\ \downarrow \end{matrix}$

Erzeugende einer Wahrscheinlichkeitsverteilung:  $G_0(x) = \sum_{k=0}^{\infty} P_k x^k$

$$\Rightarrow P_k = \frac{1}{k!} \frac{d^k G_0(x)}{dx^k} \Big|_{x=0}$$

Erzeugende von  $q_k$ :  $G_1(x) = \sum_{k=0}^{\infty} q_k x^k = \frac{\sum_{k=0}^{\infty} (k+1) P_{k+1} x^k}{\langle k \rangle} = \frac{\sum_{k=0}^{\infty} k P_k x^{k-1}}{\langle k \rangle} = \frac{G_0'(x)}{\langle k \rangle}$

Eigenschaften des Erzeugenden:

$$(i) G_0(1) = \sum_{k=0}^{\infty} p_k = 1 \quad \text{Normierung}$$

$$(ii) G_0'(1) = \sum_{k=0}^{\infty} k p_k = \langle k \rangle$$

$$(iii) n\text{-tes Moment: } \langle k^n \rangle = \left[ \left( x \frac{d}{dx} \right)^n G_0(x) \right]_{x=1}$$

Wahrscheinlichkeitserzeugende der Binomialverteilung:

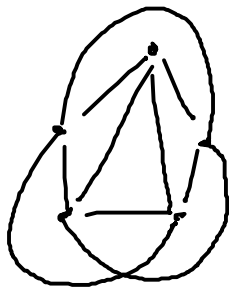
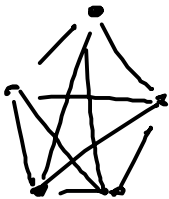
$$\begin{aligned} G_0(x) &= \sum_{k=0}^N p(k) x^k = \sum_{k=0}^N \binom{N-1}{k} p^k (1-p)^{N-1-k} x^k \\ &= \sum_{k=0}^N \binom{N-1}{k} (px)^k (1-p)^{N-1-k} \\ &= (px + 1-p)^{N-1} \end{aligned}$$

$$\text{mittlerer Grad: } G_0'(x) \Big|_{x=1} = (N-1)p (px + 1-p) \Big|_{x=1} = (N-1)p = \langle k \rangle$$

Eulersche Polyederformel:  $N - E + F = 2$  für zusammenhängende planare Graphen

$\uparrow$        $\uparrow$        $\uparrow$   
 # Knoten   # Kanten   # Flächen

$K_5$ :



Beobachtung: jede Fläche hat 3 Kanten, die sie begrenzen

durchschnittliche Seitenzahl der Gebiete/Flächen:  $\frac{2E}{F}$

$$\text{Für } K_5: N=5, E = \binom{5}{2} = 10$$

Wenn Eulersche Polyederformel gilt,  $N - E + F = 2 \Leftrightarrow F = E + 2 - N = 7$

$$\frac{2E}{F} = \frac{20}{7} < 3$$

Es müsste jede Fläche mit Seitenzahl  $k \leq 3$  existieren  $\downarrow$