

English Summary

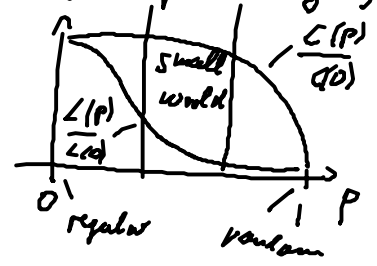
3 Network topologies and models

3.1 Small-world networks

- Properties: (i) local structure / connectivities (high cluster coefficient)
 (ii) short distance between nodes (small average shortest path lengths)

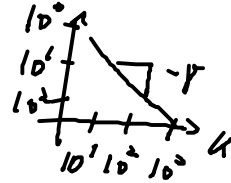
Construction: Watts-Strogatz model

- (1) Start with regular ring network
- (2) random rewiring of every link with probability p



3.2 Scale-free networks

Power-law degree distribution: $p(k) \sim k^{-\gamma}$



Construction: Barabasi-Albert model

- (1) add nodes one by one with m stubs
- (2) Connect stubs to existing nodes with probability $\frac{k_i}{\sum_j k_j}$

degree of node v_i added at time t_i : $k_i(t) = m \sqrt{\frac{t}{t_i}}$ $\langle k_i(t) \rangle = \frac{k_i(t_i)}{2t}$

Nachtrag zu 3.1 Small-world Netzwerke

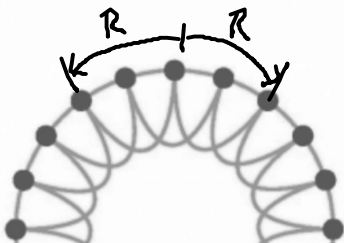
- 2) zufällige Neuverdrahtung jedes Links mit Wahrscheinlichkeit p
 (ohne Selbstkopplung, doppelte Verbindungen)

$\Rightarrow p \frac{N(N-1)}{2}$ neue (langreichweitige) Verbindungen (#Links bleibt konstant)
 \Rightarrow durchschnittlicher Grad konstant

REGULAR

SMALL-WORLD

RANDOM





Grad $k=4$ Reichweite $R=2$

$N=20, k=4$

Spezialfälle: $L(0) = \frac{N}{2k}$, $C(0) = \frac{3}{4} \frac{k-2}{k-1} \approx \frac{3}{4}$

$L(1) \approx \frac{\ln N}{\ln k}$ (durchschnittlicher Grad) $\approx N$

$C(1) \approx \frac{k}{N}$ (durchschnittlicher Grad)

- ▶ Soziale Netzwerke:
 - ▶ Gemeinsamer Auftritt von Schauspielern in einem Film ($N = 225226, K = 61$)
- ▶ Technologische Netzwerke:
 - ▶ Elektrische (Überland-)Leitungen ($N = 4941, K = 2.67$)
- ▶ Biologische Netzwerke:
 - ▶ Neuronales Netzwerk (*C. elegans*) ($N = 282, K = 14$)

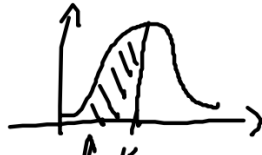
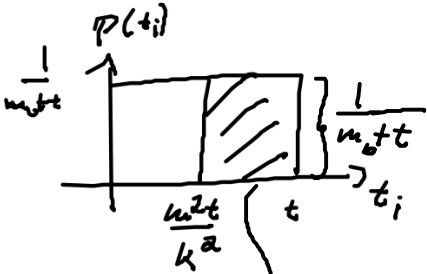
durchschnittlicher Grad

3.2 Skalierung Netzwerke (Fortsetzung)

Knoten v_i bei t_i hinzu gefügt hat $k_i(t_i) = m$ Links

Wegen $k_i(t) = m \left(\frac{t}{t_i}\right)^{1/2}$ wissen wir: $t_i = \frac{tm^2}{k_i^2}$

Wahrscheinlichkeit für $k_i(t) < k$: $P(k_i(t) < k) = P\left(t_i > \frac{m^2 t}{k^2}\right)$



$$P(k) = \frac{dP(k_i < k)}{dk}$$

$$P(k_i < k) = \int_0^k p(k') dk' \Rightarrow \frac{dP(k_i < k)}{dk} = p(k) - \underbrace{p(0)}_{=0} = p(k)$$

$$P\left(t_i > \frac{m^2 t}{k^2}\right) = \frac{1}{m_0 + t} \left(t - \frac{m^2 t}{k^2}\right)$$

Ableiten nach k liefert: $P(k) = \frac{\partial P\left(t, \frac{m^2 t}{k^2}\right)}{\partial k} = \frac{2 m^2 t}{k^3 (m_0 + t)} \sim k^{-3}$ auch für $t \rightarrow \infty$

Alternative Herleitung:

Knoten mit Grad k zum Zeitpunkt t : $\langle N(k, t) \rangle = t P(k, t)$

N ist Knoten in jedem Zeitschritt dazu

Gewinn-/Verlustrechnung:

$$(N+1) P(k, t+1) = N P(k, t) + \underbrace{\left(\frac{k-1}{2}\right) P(k-1, t)}_{k-1 \rightarrow k} - \underbrace{\left(\frac{k}{2}\right) P(k, t)}_{k \rightarrow k+1}$$

Links, die Knoten mit Grad k durch neu hinzu gefügter Knoten bekommen

$$\underbrace{\frac{k}{2m_0}}_{=\sum_i k_i} N P(k, t) \uparrow = \left(\frac{k}{2}\right) P(k, t)$$

zu vergebener Links

neu eingefügter Knoten mit Startgrad m

Anfangsfall: $k = m$

$$(N+1) P(m, t+1) = N P(m, t) + 1 - \frac{m}{2} P(m, t)$$

mit $(N+1) P(k, t+1) - N P(k, t) \xrightarrow{t \rightarrow \infty} (N+1) P(k) - N P(k) = P(k)$ folgt:

stationäres $P(k)$

Rekursionsformel

$$P(k) = \frac{k-1}{2} P(k-1) \sim \frac{k}{2} P(k) \quad \text{oder auch} \quad P(k) = \frac{k-1}{k+2} P(k-1) \quad k > m$$

$$P(m) = \frac{2}{2+m} \quad k = m$$

$$P(k) = \frac{k-1}{k+2} P(k-1) \quad \rightarrow \quad P(k+1) = \frac{k}{k+2} P(k)$$

\uparrow
 $k \rightarrow k+1$ ersetzen

$$P(m) = \frac{2}{m+2}$$

$$P(m+1) = \frac{m}{m+3} P(m) = \frac{2m}{(m+2)(m+3)}$$

$$P(m+2) = \frac{m+1}{m+4} P(m+1) = \frac{2m(m+1)}{(m+2)(m+3)(m+4)}$$

$$P(m+3) = \frac{m+2}{m+5} P(m+2) = \frac{2m(m+1)}{(m+3)(m+4)(m+5)}$$

Zähler
"ändert sich
nicht"

$$P(m+4) = \frac{m+3}{m+6} P(m+3) = \frac{\cancel{m+3}}{m+6} \frac{2m(m+1)}{(\cancel{m+3})(m+4)(m+5)} = \frac{2m(m+1)}{(m+4)(m+5)(m+6)}$$

Um schreiben mit $m+3 = k$ bei gleichem Zähler:

$$P(k) = \frac{2m(m+1)}{k(k+1)(k+2)} \sim \frac{1}{k^3}$$

Jetzt stimmt auch der
Proportionalitätsfaktor
mit weiteren Ordnungen

3.3 Zufallsnetzwerke

Idee: Konstruiere Netzwerke mit Wahrscheinlichkeit p für jeden möglichen Link.

Erdős-Rényi-Netzwerke (Publ. Math. Debrecen 6, 290 (1953))

(1) N Knoten

(2) Verknüpfe jeden Knoten mit möglichen Nachbarn gemäß fester Wahrscheinlichkeit p

Zusammenhang zwischen p und zu erwartender Anzahl von Links (mittlerem Grad)

$$p = \frac{N \langle k \rangle}{2} / \frac{N(N-1)}{2} = \frac{\langle k \rangle}{N-1} \quad (\langle k \rangle = p(N-1))$$

$\langle k \rangle$ = intensive Größe (2 Netzwerke mit mittlerem Grad $\langle k \rangle$ haben zusammen auch mittleren Grad $\langle k \rangle$)

etwa 2 getrennte Komponenten mit gleichem Grad
verbundene Nachbarn

Clusterkoeffizient

$$C_i = \frac{2 \binom{E_i}{k_i(k_i-1)}}{k_i(k_i-1)} \stackrel{\text{Zufallsnetzwerke}}{=} \frac{2 p \frac{\langle k \rangle (k_i-1)}{2}}{\langle k \rangle (\langle k \rangle - 1)} = p = \frac{\langle k \rangle}{N-1}$$

Gradverteilung:

$$P(k) = \binom{N-1}{k} p^k (1-p)^{N-1-k}$$

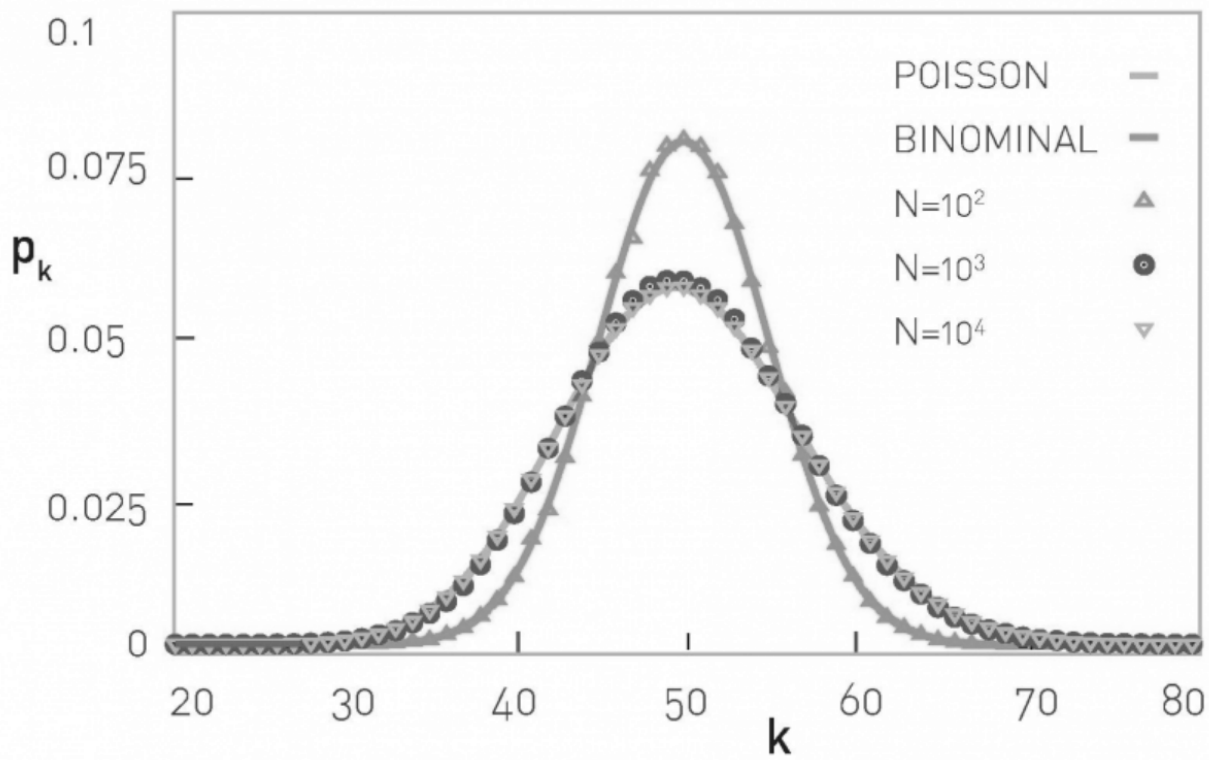
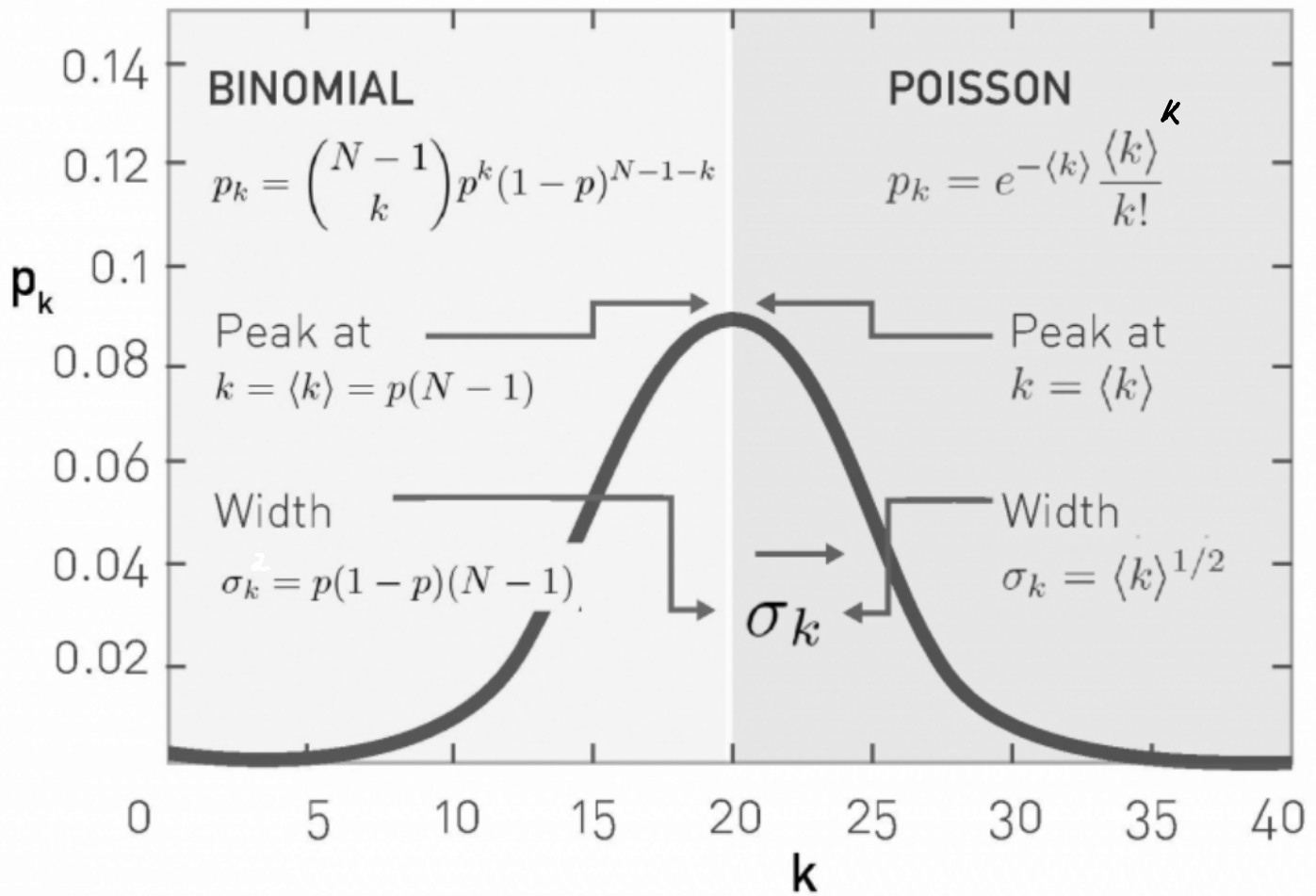
Wähle k Knoten aus potenziellen Nachbarn aus

Wahrscheinlichkeit, k Nachbarn zu haben

Wahrscheinlichkeit, mit verbleibenden $(N-1-k)$ Knoten keinen Link zu haben

mittlerer Grad: $\langle k \rangle = \sum_k k P(k) = \dots = p(N-1)$

Varianz: $\sigma^2 = (p(1-p)(N-1))$ (Vorsicht!)



Beobachtung:
 Poisson-
 Verteilung
 ist gute
 Näherung für
 $\langle k \rangle \ll N$

$$P(k) = \binom{N-1}{k} p^k (1-p)^{N-1-k}$$

$$(i) \binom{N-1}{k} = \frac{(N-1)!}{k! (N-1-k)!} = \frac{(N-1)(N-2) \dots (N-1-k+1) \overbrace{(N-1-k)!}^{(N-1-k)!}}{k! (N-1-k)!} \approx \frac{(N-1)^k}{k!} \quad N \gg k$$

$$(ii) \ln [(1-p)^{N-1-k}] \stackrel{\langle k \rangle = p(N-1)}{=} (N-1-k) \ln \left(1 - \frac{\langle k \rangle}{N-1} \right) \approx (N-1-k) \left(- \frac{\langle k \rangle}{N-1} \right) = - \langle k \rangle \left(1 - \frac{k}{N-1} \right)$$

$$\ln(1+x) = x - \frac{x^2}{2} + \frac{x^3}{3} - \frac{x^4}{4} + \frac{x^5}{5} - \dots \approx -\langle k \rangle \quad N \gg k$$

$$\Rightarrow (1-p)^{N-1-k} = e^{-\langle k \rangle}$$

alles zu sammeln liefert die Näherung für $N \gg k$:

$$P(k) \approx \frac{(N-1)^k}{k!} p^k e^{-\langle k \rangle} = \frac{(N-1)^k}{k!} \frac{\langle k \rangle^k}{(N-1)^k} e^{-\langle k \rangle} = \frac{\langle k \rangle^k}{k!} e^{-\langle k \rangle}$$

$$p = \frac{\langle k \rangle}{N-1}$$