

### TA 5.1

- $\Pr[X > k+1 | X > k] = \Pr[X > 1],$   
da  $X$  gedächtnislos ( $l=1$ ).
- $\Pr[X > 1] = 1 - \underbrace{\Pr[X=0]}_{=0} - \underbrace{\Pr[X=1]}_{=p} = 1-p =: \bar{p}$
- $\Pr[X > k+1] = \underbrace{\Pr[X > k+1 | X > k] \Pr[X > k]}_{=\bar{p}}$   
 $+ \underbrace{\Pr[X > k+1 | X \leq k] \Pr[X \leq k]}_{=0, \text{ da } [X > k+1 \wedge X \leq k] = \emptyset}$   
 $= \bar{p} \Pr[X > k]$

Induktion:  $\Pr[X > k] = \bar{p}^k \underbrace{\Pr[X > 0]}_{=1}$

Damit:  $\Pr[X = k] = \Pr[X > k-1] - \Pr[X > k]$   
 $= \bar{p}^{k-1} - \bar{p}^k$

$$= \bar{p}^{k-1} (1 - \bar{p}) = p (1-p)^{k-1}$$

$$\Rightarrow X \sim \text{Geo}(p) \quad (p = \Pr[X=1])$$

### Anmerkung:

• Falls  $\Pr[X=0] = p \in (0, 1)$

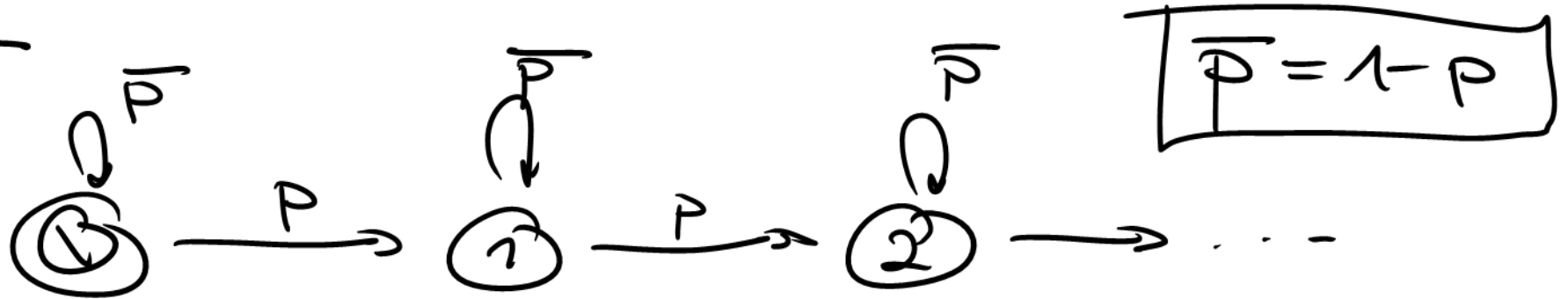
•  $\Pr[X > 0] = 1 - p = \bar{p}$

$\leadsto \Pr[X > k] = \bar{p}^{k+1}$

$$\Pr[X = k] = p(1-p)^k$$

$\leadsto$  Gedächtnislosigkeit legt Verteilung nicht vollständig fest. Muss noch angeben, ab wann gezählt wird.

TA 5.2



(a) Nach  $k$  Schritten kann man sich nur in  $\{0, 1, \dots, k\}$  befinden. Wo genau, hängt von der Anzahl der Kanten nach "rechts" (= Erfolg) ab.

$$\approx \Pr[Z_k = n] = \binom{k}{n} p^n \bar{p}^{k-n}$$

$$\hookrightarrow Z_k \sim \text{Bin}(k, p)$$

$$(b) \quad [Z_k = n \wedge Z_{k-1} < n]$$

bedeutet, man beht mit dem  $k$ -ten Schritt  
das erste Mal den Zustand " $n$ ". (Ersteinritt)  
(Man kann hier nicht von links kommen.)

$\leadsto$  Pfade müssen von der Form

$$\bar{p}^{k_1} p \bar{p}^{k_2} \dots p \bar{p}^{k_n} p$$

sein mit  $\sum k_i = k - n$ .

$$\leadsto \# \{ (k_1, \dots, k_n) \in \mathbb{N}_0^n \mid \sum_{i=1}^n k_i = k - n \} = \binom{k-n+n-1}{n-1}$$

$$\leadsto P_c[Z_k = n \wedge Z_{k-1} < n] = \binom{k-1}{n-1} p^n \bar{p}^{k-n}$$

Alternativ:

$$\Pr[Z_k = n \wedge Z_{k-1} < n]$$

$$\stackrel{4}{=} \Pr[Z_{k-1} = n-1] \cdot p \quad \swarrow \begin{array}{l} \text{Wechsle im } k\text{ten Schritt} \\ \text{von } n-1 \text{ nach } n \end{array}$$

Da man in dem gegebenen Graphen nur von  $n-1$  nach  $n$  zu kommen sein kann in einem Schritt

$$= \binom{k-1}{n-1} p^{n-1} \bar{p}^{(k-1)-(n-1)} \cdot p$$

②  $T_1, T_2, \dots$  unabh.,  $T_i \sim \text{Geo}(p)$

$$N_t = \max \{ n \in \mathbb{N} \mid T_1 + \dots + T_n \leq t \}$$

$\Rightarrow N_t = N_{\lfloor t \rfloor}$

Einfach leicht gelesen:

$T_i \hat{=}$  Anzahl der Versuche bis zum  
ersten Erfolg

$T_1 + \dots + T_n \hat{=}$  Anzahl Versuche bis zum  $n$ -ten  
Erfolg (negativ binomialverteilt)

$N_t \hat{=}$  maximale Anzahl von Erfolgen bei  
(höchstens)  $t$  Versuchen.

$[N_{Lt} = n] \stackrel{\Delta}{=} \text{in } Lt \text{ Versuchen genau } n \text{ Erfolge}$

$\leadsto [N_{Lt} = n] \Rightarrow [Z_{Lt} = n] \text{ siehe } \textcircled{a}$

$$\leadsto \Pr[N_{Lt} = n] = \binom{Lt}{n} p^n \overline{p}^{Lt-n}$$



### HA 5.3

Sei  $X_n = \sum_{i=1}^n X_{n,i} \stackrel{a}{=} \text{Moleküle innerhalb } t \text{ Stunden}$

② Erwartete Anzahl an Molekülen pro Stunde:

$$0.1 \cdot 6.02 \cdot 10^{23} = 6.02 \cdot 10^{22}$$

↑  
Moleküle pro Mol (unrichtig)

↪ Erwartete Anzahl an Molekülen in  $t$  Stunden:

$$\lambda := t \cdot 6.02 \cdot 10^{22}$$

$$\leadsto \lambda \stackrel{!}{=} \mathbb{E}[X_n] \stackrel{\uparrow}{=} n \mathbb{E}[X_{n,i}]$$

Linearität

&  $X_{n,1}, \dots, X_{n,n}$  identisch verteilt

$$\leadsto \mathbb{E}[X_{n,i}] = \frac{\lambda}{n}$$

Indikatorvariable

$$\textcircled{b} \quad S_n = \sum_{i=1}^n I_{[X_{n,i} \geq 1]}$$

$\hat{=}$  Anzahl von Zeitintervallen, in denen mindestens ein Paket hergestellt wird.

Da  $X_{n,1}, \dots, X_{n,n}$  unabhängig,

sind auch die Ereignisse  $[X_{n,1} \geq 1], \dots, [X_{n,n} \geq 1]$   
unabhängig und daher auch die zugehörigen  
Indikatorvariablen  $I_{[X_{n,1} \geq 1]}, \dots, I_{[X_{n,n} \geq 1]}$

$$\leadsto S_n \sim \text{Bin}(n, p_n)$$

$$\text{Wegen } I_{[X_{n,i} \geq 1]}(\omega) \leq X_{n,i}(\omega)$$

$$\text{folgt } n p_n = \mathbb{E}[S_n] \leq \mathbb{E}[X_n] = \lambda$$

$$\leadsto p_n \leq \frac{\lambda}{n}$$

$$\textcircled{c} \quad \Pr[X_{n,i} \geq k] = p_n^k$$

$$\leadsto \mathbb{E}[X_{n,i}] = \sum_{k \geq 1} \Pr[X_{n,i} \geq k]$$

$$= -1 + \sum_{k=0}^{\infty} p_n^k = -1 + \frac{1}{1-p_n}$$

$$= \frac{p_n}{1-p_n} \stackrel{!}{=} \frac{\lambda}{n}$$

$$\leadsto p_n = \frac{\lambda/n}{1 + \lambda/n}$$

( $X_{n,i}$  ist auch geometrisch verteilt, zählt aber nur die Misserfolge.)

(d)

$$n \cdot p_n = n \cdot \frac{\lambda/n}{1 + \lambda/n} = \frac{\lambda}{1 + \underbrace{\lambda/n}_{\xrightarrow{n \rightarrow \infty} 0}} \xrightarrow{n \rightarrow \infty} \lambda$$

Mit dem Hinweis gilt entsprechend der Vorlesung,  
dass  $\text{Bin}(n, p_n) \xrightarrow{n \rightarrow \infty} \text{Poi}(\lambda)$ , also

$$P[S_n = k] \xrightarrow{n \rightarrow \infty} \frac{\lambda^k}{k!} e^{-\lambda} = \frac{(t\lambda_0)^k}{k!} e^{-\lambda_0 t}$$

$$\text{für } \lambda = \frac{6.02 \cdot 10^{22} \cdot t}{\lambda_0}$$

② Sehe  $A_n = \bigcup_{j=1}^n [X_{n,j} \geq 2]$   
 $\hat{=}$  In mindestens einem Zeitintervall  
entstehen  $\geq 2$  Moleküle

$$\begin{aligned}
 P_r[A_n] &\leq \sum_{j=1}^n P_r[X_{n,j} \geq 2] = n \cdot p_n^2 \\
 &= n \cdot \frac{\lambda^2/n^2}{(1 - \lambda/n)^2} = \frac{\lambda^2/n}{\underbrace{(1 - \lambda/n)^2}_{\downarrow n \rightarrow \infty 1}} \xrightarrow{n \rightarrow \infty} 0
 \end{aligned}$$

$$P_c[X_n = k] = P_c[X_n = k \wedge A_n] + P_r[X_n = k \wedge \bar{A}_n]$$

$$\begin{array}{c} \uparrow \wedge \\ P_c[A_n] \\ \downarrow n \rightarrow \infty \\ 0 \end{array}$$

$$\begin{array}{c} \parallel \\ P_r[S_n = k \wedge \bar{A}_n] \end{array}$$

$$\begin{array}{c} \parallel \\ P_r[S_n = k] - P_r[S_n = k \wedge A_n] \end{array}$$

$$\begin{array}{c} \uparrow \wedge \\ P_r[A_n] \\ \downarrow n \rightarrow \infty \\ 0 \end{array}$$

$$\leadsto \lim_{n \rightarrow \infty} P_r[X_n = k] = \lim_{n \rightarrow \infty} P_r[S_n = k] = \text{Poi}(\lambda; k)$$