

# Grundlagen der Wahrscheinlichkeitsrechnung

## Die erwartete Höhe eines Treaps

B. Gärtner, E. Welzl

11. Dezember 2012

Sei

- $\Omega$  eine endliche Menge;
- $\Pr : \Omega \rightarrow \mathbb{R}$  eine Funktion, die jedem Element  $\omega \in \Omega$  eine *Wahrscheinlichkeit* zuordnet.
  - $\Pr[\omega] \geq 0$  für alle  $\omega \in \Omega$
  - $\sum_{\omega \in \Omega} \Pr[\omega] = 1$
- $(\Omega, \Pr)$  ist ein *endlicher Wahrscheinlichkeitsraum*.

Sei

- $\Omega$  eine endliche Menge;
- $\Pr : \Omega \rightarrow \mathbb{R}$  eine Funktion, die jedem Element  $\omega \in \Omega$  eine *Wahrscheinlichkeit* zuordnet.
  - $\Pr[\omega] \geq 0$  für alle  $\omega \in \Omega$
  - $\sum_{\omega \in \Omega} \Pr[\omega] = 1$
- $(\Omega, \Pr)$  ist ein *endlicher Wahrscheinlichkeitsraum*.

Sei

- $\Omega$  eine endliche Menge;
- $\Pr : \Omega \rightarrow \mathbb{R}$  eine Funktion, die jedem Element  $\omega \in \Omega$  eine *Wahrscheinlichkeit* zuordnet.
  - $\Pr[\omega] \geq 0$  für alle  $\omega \in \Omega$
  - $\sum_{\omega \in \Omega} \Pr[\omega] = 1$
- $(\Omega, \Pr)$  ist ein *endlicher Wahrscheinlichkeitsraum*.

Sei

- $\Omega$  eine endliche Menge;
- $\Pr : \Omega \rightarrow \mathbb{R}$  eine Funktion, die jedem Element  $\omega \in \Omega$  eine *Wahrscheinlichkeit* zuordnet.
  - $\Pr[\omega] \geq 0$  für alle  $\omega \in \Omega$
  - $\sum_{\omega \in \Omega} \Pr[\omega] = 1$
- $(\Omega, \Pr)$  ist ein *endlicher Wahrscheinlichkeitsraum*.



- Mögliche Würfeleregebnisse:

$$\Omega = \{(i, j) : 1 \leq i, j \leq 6\}.$$

(*i*: roter Würfel, *j*: blauer Würfel)

- Wahrscheinlichkeiten:

$$\Pr[(i, j)] = \frac{1}{36}, \quad 1 \leq i, j \leq 6.$$



- Mögliche Würfelergebnisse:

$$\Omega = \{(i, j) : 1 \leq i, j \leq 6\}.$$

( $i$ : roter Würfel,  $j$ : blauer Würfel)

- Wahrscheinlichkeiten:

$$\Pr[(i, j)] = \frac{1}{36}, \quad 1 \leq i, j \leq 6.$$

**Definition**  
 Ein Zufallsexperiment über  $(\Omega, \Pr)$  ist eine Prozedur, die beliebig oft wiederholt werden kann und jedes Mal ein *Ergebnis* (Element  $\omega \in \Omega$ ) produziert.  
 Die Wahrscheinlichkeit für das Ergebnis  $\omega$  ist dabei  $\Pr[\omega]$ .

**Definition**  
 Ein Zufallsexperiment über  $(\Omega, \Pr)$  ist eine Prozedur, die beliebig oft wiederholt werden kann und jedes Mal ein *Ergebnis* (Element  $\omega \in \Omega$ ) produziert.  
 Die Wahrscheinlichkeit für das Ergebnis  $\omega$  ist dabei  $\Pr[\omega]$ .

**Definition**  
 Ein Zufallsexperiment über  $(\Omega, \Pr)$  ist eine Prozedur, die beliebig oft wiederholt werden kann und jedes Mal ein *Ergebnis* (Element  $\omega \in \Omega$ ) produziert.  
 Die Wahrscheinlichkeit für das Ergebnis  $\omega$  ist dabei  $\Pr[\omega]$ .

**Vorstellung:** Das Ergebnis wird aus einer Schale mit Kugeln gezogen; der Anteil der Kugeln mit Beschriftung  $\omega$  ist  $\Pr[\omega]$ .



Zufallsexperiment wird ausgeführt durch...  
 • Würfeln!

Zufallsexperiment wird ausgeführt durch...  
 • Würfeln!

### Definition

- Ein *Ereignis* ist eine Teilmenge  $A \subseteq \Omega$  des Wahrscheinlichkeitsraums.
- Die *Wahrscheinlichkeit* von  $A$  ist  $\Pr[A] := \sum_{\omega \in A} \Pr[\omega]$ .
- Für  $\omega \in \Omega$  ist  $\{\omega\}$  ein *Elementarereignis* und wird auch einfach als  $\omega$  geschrieben.

⇒ Wenn  $B_1, \dots, B_k$  disjunkte Ereignisse sind, so gilt

$$\Pr\left[\bigcup_{i=1}^k B_i\right] = \sum_{i=1}^k \Pr[B_i].$$

### Definition

- Ein *Ereignis* ist eine Teilmenge  $A \subseteq \Omega$  des Wahrscheinlichkeitsraums.
- Die *Wahrscheinlichkeit* von  $A$  ist  $\Pr[A] := \sum_{\omega \in A} \Pr[\omega]$ .
- Für  $\omega \in \Omega$  ist  $\{\omega\}$  ein *Elementarereignis* und wird auch einfach als  $\omega$  geschrieben.

⇒ Wenn  $B_1, \dots, B_k$  disjunkte Ereignisse sind, so gilt

$$\Pr\left[\bigcup_{i=1}^k B_i\right] = \sum_{i=1}^k \Pr[B_i].$$

### Definition

- Ein *Ereignis* ist eine Teilmenge  $A \subseteq \Omega$  des Wahrscheinlichkeitsraums.
- Die *Wahrscheinlichkeit* von  $A$  ist  $\Pr[A] := \sum_{\omega \in A} \Pr[\omega]$ .
- Für  $\omega \in \Omega$  ist  $\{\omega\}$  ein *Elementarereignis* und wird auch einfach als  $\omega$  geschrieben.

⇒ Wenn  $B_1, \dots, B_k$  disjunkte Ereignisse sind, so gilt

$$\Pr\left[\bigcup_{i=1}^k B_i\right] = \sum_{i=1}^k \Pr[B_i].$$

### Definition

- Ein *Ereignis* ist eine Teilmenge  $A \subseteq \Omega$  des Wahrscheinlichkeitsraums.
- Die *Wahrscheinlichkeit* von  $A$  ist  $\Pr[A] := \sum_{\omega \in A} \Pr[\omega]$ .
- Für  $\omega \in \Omega$  ist  $\{\omega\}$  ein *Elementarereignis* und wird auch einfach als  $\omega$  geschrieben.

⇒ Wenn  $B_1, \dots, B_k$  disjunkte Ereignisse sind, so gilt

$$\Pr\left[\bigcup_{i=1}^k B_i\right] = \sum_{i=1}^k \Pr[B_i].$$



- Das Ereignis "Pasch" ist

$$A = \{(i, i) : 1 \leq i \leq 6\}$$

und hat Wahrscheinlichkeit

$$\Pr[A] = 6 \cdot \frac{1}{36} = \frac{1}{6}.$$

- Das Ereignis ist ein Elementarereignis.



- Sei  $B_i$  das Ereignis "roter Würfel zeigt  $i$ ",  $i = 1, 2, \dots, 6$ .
- Die Ereignisse  $B_i$  sind disjunkt, also gilt zum Beispiel

$$\begin{aligned} \Pr[B_1 \cup B_2] &= \Pr[\text{roter Würfel zeigt 1 oder 2}] \\ &= \Pr[B_1] + \Pr[B_2] = \frac{1}{6} + \frac{1}{6} = \frac{1}{3}. \end{aligned}$$



- Sei  $B_i$  das Ereignis "roter Würfel zeigt  $i$ ",  $i = 1, 2, \dots, 6$ .
- Die Ereignisse  $B_i$  sind disjunkt, also gilt zum Beispiel

$$\begin{aligned} \Pr[B_1 \cup B_2] &= \Pr[\text{roter Würfel zeigt 1 oder 2}] \\ &= \Pr[B_1] + \Pr[B_2] = \frac{1}{6} + \frac{1}{6} = \frac{1}{3}. \end{aligned}$$

### Definition

Sei  $S = (\Omega, \Pr)$  ein endlicher Wahrscheinlichkeitsraum. Eine Funktion  $X : \Omega \rightarrow \mathbf{R}$  heisst *Zufallsvariable* über  $S$ .

Für eine reelle Zahl  $r \in \mathbf{R}$  definieren wir das Ereignis

$$\{X = r\} := \{\omega \in \Omega : X(\omega) = r\},$$

wobei wir die geschweiften Klammern in Ausdrücken oft weglassen, z.B. in  $\Pr[X = r]$ .

### Definition

Sei  $S = (\Omega, \Pr)$  ein endlicher Wahrscheinlichkeitsraum. Eine Funktion  $X : \Omega \rightarrow \mathbf{R}$  heisst *Zufallsvariable* über  $S$ .

Für eine reelle Zahl  $r \in \mathbf{R}$  definieren wir das Ereignis

$$\{X = r\} := \{\omega \in \Omega : X(\omega) = r\},$$

wobei wir die geschweiften Klammern in Ausdrücken oft weglassen, z.B. in  $\Pr[X = r]$ .



Sei  $X(i, j) = i + j$  die Summe beider Würfelaugen.

- Das Ereignis  $\{X = 7\}$  ist

$$\{X = 7\} = \{(1, 6), (2, 5), (3, 4), (4, 3), (5, 2), (6, 1)\}.$$

- Es hat Wahrscheinlichkeit

$$\Pr[X = 7] = \frac{6}{36} = \frac{1}{6}.$$



Sei  $X(i, j) = i + j$  die Summe beider Würfelaugen.

- Das Ereignis  $\{X = 7\}$  ist

$$\{X = 7\} = \{(1, 6), (2, 5), (3, 4), (4, 3), (5, 2), (6, 1)\}.$$

- Es hat Wahrscheinlichkeit

$$\Pr[X = 7] = \frac{6}{36} = \frac{1}{6}.$$

### Definition

Der *Erwartungswert* einer Zufallsvariablen ist definiert als

$$\mathbf{E}[X] := \sum_{\omega \in \Omega} X(\omega) \Pr[\omega].$$

Äquivalent,

$$\mathbf{E}[X] := \sum_{r \in \mathbf{R}} r \cdot \Pr[X = r],$$

wobei diese Summe natürlich endlich ist.

### Definition

Der *Erwartungswert* einer Zufallsvariablen ist definiert als

$$E[X] := \sum_{\omega \in \Omega} X(\omega) \Pr[\omega].$$

Äquivalent,

$$E[X] := \sum_{r \in \mathbf{R}} r \cdot \Pr[X = r],$$

wobei diese Summe natürlich endlich ist.



Sei  $X(i, j) = i + j$  die Summe beider Würfelaugen.

$$\begin{aligned}
 E[X] &= \sum_{i=1}^6 \sum_{j=1}^6 (i + j) \frac{1}{36} \\
 &= \frac{1}{36} \sum_{i=1}^6 (6i + 21) \\
 &= \frac{1}{36} (6 \cdot 21 + 6 \cdot 21) = 7.
 \end{aligned}$$

Was sagt  $E[X]$  über  $X$  aus?

- $E[X]$  ist im allgemeinen nicht der "typische" oder "häufigste" Wert von  $X$ .
- Beispiel:

$$\Omega = \{0, 1\}, \quad \Pr[0] = \Pr[1] = 1/2, \quad X(\omega) = \omega.$$

Hier gilt  $E[X] = \frac{1}{2}$ , ein recht untypischer und eher seltener Wert von  $X$ .

Was sagt  $E[X]$  über  $X$  aus?

- $E[X]$  ist im allgemeinen nicht der "typische" oder "häufigste" Wert von  $X$ .
- Beispiel:

$$\Omega = \{0, 1\}, \quad \Pr[0] = \Pr[1] = 1/2, \quad X(\omega) = \omega.$$

Hier gilt  $E[X] = \frac{1}{2}$ , ein recht untypischer und eher seltener Wert von  $X$ .

Was sagt  $E[X]$  über  $X$  aus?

- $E[X]$  ist im allgemeinen nicht der "typische" oder "häufigste" Wert von  $X$ .
- Beispiel:

$$\Omega = \{0, 1\}, \quad \Pr[0] = \Pr[1] = 1/2, \quad X(\omega) = \omega.$$

Hier gilt  $E[X] = \frac{1}{2}$ , ein recht untypischer und eher seltener Wert von  $X$ .

### Theorem

Seien  $\omega_1, \omega_2, \dots, \omega_n$  die Ergebnisse  $n$  unabhängiger Zufallsexperimente über  $(\Omega, \Pr)$ . Dann gilt


$$\frac{1}{n} \sum_{i=1}^n X(\omega_i) \xrightarrow{n \rightarrow \infty} E[X].$$

Das heisst, der durchschnittliche Wert von  $X$  über viele Experimente konvergiert gegen den Erwartungswert.

Endlicher Wahrscheinlichkeitsraum  
Zufallsvariablen  
Bedingte Wahrscheinlichkeit  
Bedingter Erwartungswert  
Markov-Ungleichung

Definition  
Erwartungswert  
Das schwache Gesetz der grossen Zahlen  
Linearität des Erwartungswerts

### Das schwache Gesetz der grossen Zahlen - roter und blauer Würfel



Nach einer Million mal würfeln (Computer):

- Durchschnittliche Augenzahl  $7.04 \approx \mathbf{E}[X] = 7$ .

GW Treaps

Endlicher Wahrscheinlichkeitsraum  
Zufallsvariablen  
Bedingte Wahrscheinlichkeit  
Bedingter Erwartungswert  
Markov-Ungleichung

Definition  
Erwartungswert  
Das schwache Gesetz der grossen Zahlen  
Linearität des Erwartungswerts

### Linearität des Erwartungswerts

**Theorem**  
Seien  $X_1, X_2$  zwei Zufallsvariablen über  $S = (\Omega, \Pr)$ . Dann gilt

$$\mathbf{E}[X_1 + X_2] = \mathbf{E}[X_1] + \mathbf{E}[X_2],$$

wobei  $X_1 + X_2$  die Zufallsvariable ist, die durch  $(X_1 + X_2)(\omega) := X_1(\omega) + X_2(\omega)$  definiert ist.

Beweis:

$$\begin{aligned} \mathbf{E}[X_1 + X_2] &= \sum_{\omega \in \Omega} (X_1 + X_2)(\omega) \Pr[\omega] = \sum_{\omega \in \Omega} (X_1(\omega) + X_2(\omega)) \Pr[\omega] \\ &= \sum_{\omega \in \Omega} X_1(\omega) \Pr[\omega] + \sum_{\omega \in \Omega} X_2(\omega) \Pr[\omega] = \mathbf{E}[X_1] + \mathbf{E}[X_2]. \end{aligned}$$

GW Treaps

Endlicher Wahrscheinlichkeitsraum  
Zufallsvariablen  
Bedingte Wahrscheinlichkeit  
Bedingter Erwartungswert  
Markov-Ungleichung

Definition  
Erwartungswert  
Das schwache Gesetz der grossen Zahlen  
Linearität des Erwartungswerts

### Linearität des Erwartungswerts

**Theorem**  
Seien  $X_1, X_2$  zwei Zufallsvariablen über  $S = (\Omega, \Pr)$ . Dann gilt

$$\mathbf{E}[X_1 + X_2] = \mathbf{E}[X_1] + \mathbf{E}[X_2],$$

wobei  $X_1 + X_2$  die Zufallsvariable ist, die durch  $(X_1 + X_2)(\omega) := X_1(\omega) + X_2(\omega)$  definiert ist.

Beweis:


$$\begin{aligned} \mathbf{E}[X_1 + X_2] &= \sum_{\omega \in \Omega} (X_1 + X_2)(\omega) \Pr[\omega] = \sum_{\omega \in \Omega} (X_1(\omega) + X_2(\omega)) \Pr[\omega] \\ &= \sum_{\omega \in \Omega} X_1(\omega) \Pr[\omega] + \sum_{\omega \in \Omega} X_2(\omega) \Pr[\omega] = \mathbf{E}[X_1] + \mathbf{E}[X_2]. \end{aligned}$$

GW Treaps

Endlicher Wahrscheinlichkeitsraum  
Zufallsvariablen  
Bedingte Wahrscheinlichkeit  
Bedingter Erwartungswert  
Markov-Ungleichung

Definition  
Erwartungswert  
Das schwache Gesetz der grossen Zahlen  
Linearität des Erwartungswerts

### Linearität des Erwartungswerts - roter und blauer Würfel



- Definiere Zufallsvariablen  $X_1, X_2$  durch  $X_1(i, j) = i, X_2(i, j) = j$ .

- $X = X_1 + X_2$  ist die Summe der Augenzahlen, mit  $\mathbf{E}[X] = 7$ .
- Es gilt  $\{X_1 = i\} = \{(i, j) : 1 \leq j \leq 6\}$ ,


also  $\Pr[X_1 = i] = \frac{1}{6}, \mathbf{E}[X_1] = \sum_{i=1}^6 i \cdot \frac{1}{6} = \frac{21}{6}$ .

GW Treaps

Endlicher Wahrscheinlichkeitsraum  
Zufallsvariablen  
Bedingte Wahrscheinlichkeit  
Bedingter Erwartungswert  
Markov-Ungleichung

Definition  
Erwartungswert  
Das schwache Gesetz der grossen Zahlen  
Linearität des Erwartungswerts

### Linearität des Erwartungswerts - roter und blauer Würfel



- Definiere Zufallsvariablen  $X_1, X_2$  durch  $X_1(i, j) = i, X_2(i, j) = j$ .

- $X = X_1 + X_2$  ist die Summe der Augenzahlen, mit  $\mathbf{E}[X] = 7$ .
- Es gilt  $\{X_1 = i\} = \{(i, j) : 1 \leq j \leq 6\}$ ,


also  $\Pr[X_1 = i] = \frac{1}{6}, \mathbf{E}[X_1] = \sum_{i=1}^6 i \cdot \frac{1}{6} = \frac{21}{6}$ .

GW Treaps

Endlicher Wahrscheinlichkeitsraum  
Zufallsvariablen  
Bedingte Wahrscheinlichkeit  
Bedingter Erwartungswert  
Markov-Ungleichung

Definition  
Erwartungswert  
Das schwache Gesetz der grossen Zahlen  
Linearität des Erwartungswerts

### Linearität des Erwartungswerts - roter und blauer Würfel



- Definiere Zufallsvariablen  $X_1, X_2$  durch  $X_1(i, j) = i, X_2(i, j) = j$ .

- $X = X_1 + X_2$  ist die Summe der Augenzahlen, mit  $\mathbf{E}[X] = 7$ .
- Es gilt  $\{X_1 = i\} = \{(i, j) : 1 \leq j \leq 6\}$ ,

also  $\Pr[X_1 = i] = \frac{1}{6}, \mathbf{E}[X_1] = \sum_{i=1}^6 i \cdot \frac{1}{6} = \frac{21}{6}$ .

GW Treaps

Linearität des Erwartungswerts - roter und blauer Würfel



- Für  $X_2$  analog:

$$E[X_2] = \sum_{j=1}^6 j \cdot \frac{1}{6} = \frac{21}{6}.$$

- Linearität:

$$E[X] = E[X_1 + X_2] = E[X_1] + E[X_2] = \frac{42}{6} = 7.$$

Linearität des Erwartungswerts - roter und blauer Würfel



- Für  $X_2$  analog:

$$E[X_2] = \sum_{j=1}^6 j \cdot \frac{1}{6} = \frac{21}{6}.$$

- Linearität:

$$E[X] = E[X_1 + X_2] = E[X_1] + E[X_2] = \frac{42}{6} = 7.$$

Bedingte Wahrscheinlichkeit

Definition

Seien  $A, B \subseteq \Omega$  zwei Ereignisse,  $B \neq \emptyset$ . Die Wahrscheinlichkeit von  $A$ , gegeben  $B$ , ist

$$\Pr[A | B] := \frac{\Pr[A \cap B]}{\Pr[B]}.$$

Bemerkung: Es gilt  $\sum_{\omega \in B} \Pr[\omega | B] = 1$ , also definiert die *bedingte Wahrscheinlichkeitsfunktion*  $\Pr_B : B \rightarrow \mathbb{R}$ , mit

$$\Pr_B[\omega] = \Pr[\omega | B]$$

einen *bedingten* Wahrscheinlichkeitsraum  $(B, \Pr_B)$ .

Bedingte Wahrscheinlichkeit

Definition

Seien  $A, B \subseteq \Omega$  zwei Ereignisse,  $B \neq \emptyset$ . Die Wahrscheinlichkeit von  $A$ , gegeben  $B$ , ist

$$\Pr[A | B] := \frac{\Pr[A \cap B]}{\Pr[B]}.$$

Bemerkung: Es gilt  $\sum_{\omega \in B} \Pr[\omega | B] = 1$ , also definiert die *bedingte Wahrscheinlichkeitsfunktion*  $\Pr_B : B \rightarrow \mathbb{R}$ , mit

$$\Pr_B[\omega] = \Pr[\omega | B]$$

einen *bedingten* Wahrscheinlichkeitsraum  $(B, \Pr_B)$ .

Bedingte Wahrscheinlichkeit - roter und blauer Würfel



Was ist die Wahrscheinlichkeit, einen Pasch zu würfeln (Ereignis  $A$ ), gegeben, dass wir keine 6 würfeln (Ereignis  $B$ )?

- Es gilt  $A \cap B = \{(1, 1), (2, 2), (3, 3), (4, 4), (5, 5)\}$ , also  $\Pr[A \cap B] = 5/36$ .
- $\Pr[B] = 1 - \Pr[C]$ , wobei  $C$  das Ereignis "6 gewürfelt" ist:  $C = \{(1, 6), \dots, (5, 6), (6, 6), (6, 5), \dots, (6, 1)\}$ , also  $\Pr[C] = 11/36$  and  $\Pr[B] = 25/36$ .
- Es folgt:

$$\Pr[A | B] = \frac{\Pr[A \cap B]}{\Pr[B]} = \frac{5}{36} \cdot \frac{36}{25} = \frac{1}{5}.$$

Bedingte Wahrscheinlichkeit - roter und blauer Würfel



Was ist die Wahrscheinlichkeit, einen Pasch zu würfeln (Ereignis  $A$ ), gegeben, dass wir keine 6 würfeln (Ereignis  $B$ )?

- Es gilt  $A \cap B = \{(1, 1), (2, 2), (3, 3), (4, 4), (5, 5)\}$ , also  $\Pr[A \cap B] = 5/36$ .
- $\Pr[B] = 1 - \Pr[C]$ , wobei  $C$  das Ereignis "6 gewürfelt" ist:  $C = \{(1, 6), \dots, (5, 6), (6, 6), (6, 5), \dots, (6, 1)\}$ , also  $\Pr[C] = 11/36$  and  $\Pr[B] = 25/36$ .
- Es folgt:

$$\Pr[A | B] = \frac{\Pr[A \cap B]}{\Pr[B]} = \frac{5}{36} \cdot \frac{36}{25} = \frac{1}{5}.$$

Bedingte Wahrscheinlichkeit - roter und blauer Würfel



Was ist die Wahrscheinlichkeit, einen Pasch zu würfeln (Ereignis A), gegeben, dass wir keine 6 würfeln (Ereignis B)?

- Es gilt  $A \cap B = \{(1, 1), (2, 2), (3, 3), (4, 4), (5, 5)\}$ , also  $\Pr[A \cap B] = 5/36$ .
- $\Pr[B] = 1 - \Pr[C]$ , wobei C das Ereignis "6 gewürfelt" ist:  $C = \{(1, 6), \dots, (5, 6), (6, 6), (6, 5), \dots, (6, 1)\}$ , also  $\Pr[C] = 11/36$  and  $\Pr[B] = 25/36$ .
- Es folgt:

$$\Pr[A | B] = \frac{\Pr[A \cap B]}{\Pr[B]} = \frac{5}{36} \cdot \frac{36}{25} = \frac{1}{5}$$

Bedingte Wahrscheinlichkeit - roter und blauer Würfel



Was ist die Wahrscheinlichkeit, einen Pasch zu würfeln (Ereignis A), gegeben, dass wir keine 6 würfeln (Ereignis B)?

- Es gilt  $A \cap B = \{(1, 1), (2, 2), (3, 3), (4, 4), (5, 5)\}$ , also  $\Pr[A \cap B] = 5/36$ .
- $\Pr[B] = 1 - \Pr[C]$ , wobei C das Ereignis "6 gewürfelt" ist:  $C = \{(1, 6), \dots, (5, 6), (6, 6), (6, 5), \dots, (6, 1)\}$ , also  $\Pr[C] = 11/36$  and  $\Pr[B] = 25/36$ .
- Es folgt:

$$\Pr[A | B] = \frac{\Pr[A \cap B]}{\Pr[B]} = \frac{5}{36} \cdot \frac{36}{25} = \frac{1}{5}$$

**Theorem**  
 Wenn  $B_1, \dots, B_k$  eine Partition von  $\Omega$  bilden, dann gilt

$$\Pr[A] = \sum_{i=1}^k \Pr[A | B_i] \Pr[B_i],$$

für jedes Ereignis A.

Beweis:

$$\sum_{i=1}^k \Pr[A | B_i] \Pr[B_i] = \sum_{i=1}^k \Pr[A \cap B_i] = \Pr\left[\bigcup_{i=1}^k (A \cap B_i)\right] = \Pr[A]$$

**Theorem**  
 Wenn  $B_1, \dots, B_k$  eine Partition von  $\Omega$  bilden, dann gilt

$$\Pr[A] = \sum_{i=1}^k \Pr[A | B_i] \Pr[B_i],$$

für jedes Ereignis A.

Beweis:

$$\sum_{i=1}^k \Pr[A | B_i] \Pr[B_i] = \sum_{i=1}^k \Pr[A \cap B_i] = \Pr\left[\bigcup_{i=1}^k (A \cap B_i)\right] = \Pr[A]$$

Totale Wahrscheinlichkeit - roter und blauer Würfel



Was ist die Wahrscheinlichkeit, einen Pasch zu würfeln, gegeben, dass wir (mindestens) eine 6 würfeln?

- $A =$  "Pasch",  $B_1 =$  "keine 6 gewürfelt",  $B_2 =$  "mindestens eine 6 gewürfelt"
- $\Pr[A | B_1] = \frac{1}{5}$ ,  $\Pr[B_1] = \frac{25}{36}$ ,  $\Pr[B_2] = \frac{11}{36}$ ,  $\Pr[A] = \frac{1}{6}$ .
- Es folgt:

$$\Pr[A | B_2] = \frac{\Pr[A] - \Pr[A | B_1] \Pr[B_1]}{\Pr[B_2]} = \frac{1}{11}$$

Totale Wahrscheinlichkeit - roter und blauer Würfel



Was ist die Wahrscheinlichkeit, einen Pasch zu würfeln, gegeben, dass wir (mindestens) eine 6 würfeln?

- $A =$  "Pasch",  $B_1 =$  "keine 6 gewürfelt",  $B_2 =$  "mindestens eine 6 gewürfelt"
- $\Pr[A | B_1] = \frac{1}{5}$ ,  $\Pr[B_1] = \frac{25}{36}$ ,  $\Pr[B_2] = \frac{11}{36}$ ,  $\Pr[A] = \frac{1}{6}$ .
- Es folgt:

$$\Pr[A | B_2] = \frac{\Pr[A] - \Pr[A | B_1] \Pr[B_1]}{\Pr[B_2]} = \frac{1}{11}$$



Totale Wahrscheinlichkeit - roter und blauer Würfel



Was ist die Wahrscheinlichkeit, einen Pasch zu würfeln, gegeben, dass wir (mindestens) eine 6 würfeln?

- $A = \text{"Pasch"}, B_1 = \text{"keine 6 gewürfelt"}, B_2 = \text{"mindestens eine 6 gewürfelt"}$
- $\Pr[A | B_1] = \frac{1}{6}, \Pr[B_1] = \frac{25}{36}, \Pr[B_2] = \frac{11}{36}, \Pr[A] = \frac{1}{6}$ .
- Es folgt:

$$\Pr[A | B_2] = \frac{\Pr[A] - \Pr[A | B_1] \Pr[B_1]}{\Pr[B_2]} = \frac{1}{11}$$

Bedingter Erwartungswert

Definition

Sei  $X$  eine Zufallsvariable und  $B$  ein nichtleeres Ereignis. Der Erwartungswert von  $X$ , gegeben  $B$ , ist

$$\mathbf{E}[X | B] := \sum_{\omega \in \Omega} X(\omega) \Pr[\omega | B] = \sum_{\omega \in B} X(\omega) \Pr_B[\omega]$$

Bemerkung:  $\mathbf{E}[X | B]$  ist also der "normale" Erwartungswert von  $X|_B$  (Einschränkung von  $X$  auf  $B$ ) über dem bedingten Wahrscheinlichkeitsraum  $(B, \Pr_B)$ .

Bedingter Erwartungswert

Definition

Sei  $X$  eine Zufallsvariable und  $B$  ein nichtleeres Ereignis. Der Erwartungswert von  $X$ , gegeben  $B$ , ist

$$\mathbf{E}[X | B] := \sum_{\omega \in \Omega} X(\omega) \Pr[\omega | B] = \sum_{\omega \in B} X(\omega) \Pr_B[\omega]$$

Bemerkung:  $\mathbf{E}[X | B]$  ist also der "normale" Erwartungswert von  $X|_B$  (Einschränkung von  $X$  auf  $B$ ) über dem bedingten Wahrscheinlichkeitsraum  $(B, \Pr_B)$ .

Bedingter Erwartungswert - roter und blauer Würfel



Was ist die erwartete Augenzahl, gegeben, dass die beiden Würfel sich um genau 1 unterscheiden?

- $B = \{(1, 2), (2, 3), (3, 4), (4, 5), (5, 6), (2, 1), (3, 2), (4, 3), (5, 4), (6, 5)\}$ .
- Für alle  $\omega \in B$  gilt

$$\Pr_B[\omega] = \Pr[\omega | B] = \frac{\Pr[\omega]}{\Pr[B]} = \frac{1/36}{10/36} = \frac{1}{10}$$

Bedingter Erwartungswert - roter und blauer Würfel



Was ist die erwartete Augenzahl, gegeben, dass die beiden Würfel sich um genau 1 unterscheiden?

- $B = \{(1, 2), (2, 3), (3, 4), (4, 5), (5, 6), (2, 1), (3, 2), (4, 3), (5, 4), (6, 5)\}$ .
- Für alle  $\omega \in B$  gilt

$$\Pr_B[\omega] = \Pr[\omega | B] = \frac{\Pr[\omega]}{\Pr[B]} = \frac{1/36}{10/36} = \frac{1}{10}$$

Bedingter Erwartungswert - roter und blauer Würfel



Was ist die erwartete Augenzahl, gegeben, dass die beiden Würfel sich um genau 1 unterscheiden?

- Also

$$\mathbf{E}[X | B] = \sum_{i=1}^5 (2i + 1) \frac{1}{10} + \sum_{j=1}^5 (2j + 1) \frac{1}{10} = 7$$



Was ist die erwartete Augenzahl, gegeben, dass die beiden Würfel sich um genau 1 unterscheiden?

- Also

$$E[X | B] = \sum_{i=1}^5 (2i+1) \frac{1}{10} + \sum_{j=1}^5 (2j+1) \frac{1}{10} = 7.$$

- Es kommt auch 7 heraus, gegeben, dass die beiden Würfel sich um eine feste Zahl unterscheiden.



Was ist die erwartete Augenzahl, gegeben, dass die beiden Würfel sich um genau 1 unterscheiden?

- Also

$$E[X | B] = \sum_{i=1}^5 (2i+1) \frac{1}{10} + \sum_{j=1}^5 (2j+1) \frac{1}{10} = 7.$$

- Interpretation: Selbst wenn Ihr Kollege, der verdeckt würfelt, Ihnen stets die Differenz der beiden Würfel nennt, können Sie langfristig keine bessere Vorhersage machen als 7.

**Definition**  
Wenn  $B_1, \dots, B_k$  eine Partition von  $\Omega$  bilden, dann gilt für jede Zufallsvariable  $X$ :

$$E[X] = \sum_{i=1}^k E[X | B_i] \Pr[B_i].$$

**Beweis:**

$$\begin{aligned} \sum_{i=1}^k E[X | B_i] \Pr[B_i] &= \sum_{i=1}^k \left( \sum_{\omega \in \Omega} X(\omega) \Pr[\omega | B_i] \right) \Pr[B_i] \\ &= \sum_{\omega \in \Omega} X(\omega) \sum_{i=1}^k \Pr[\omega | B_i] \Pr[B_i] = \sum_{\omega \in \Omega} X(\omega) \Pr[\omega] = E[X]. \end{aligned}$$

**Definition**  
Wenn  $B_1, \dots, B_k$  eine Partition von  $\Omega$  bilden, dann gilt für jede Zufallsvariable  $X$ :

$$E[X] = \sum_{i=1}^k E[X | B_i] \Pr[B_i].$$

**Beweis:**

$$\begin{aligned} \sum_{i=1}^k E[X | B_i] \Pr[B_i] &= \sum_{i=1}^k \left( \sum_{\omega \in \Omega} X(\omega) \Pr[\omega | B_i] \right) \Pr[B_i] \\ &= \sum_{\omega \in \Omega} X(\omega) \sum_{i=1}^k \Pr[\omega | B_i] \Pr[B_i] = \sum_{\omega \in \Omega} X(\omega) \Pr[\omega] = E[X]. \end{aligned}$$


Sei  $X(i, j) = ij$  das Produkt der beiden Augenzahlen,  $B_i$  das Ereignis "roter Würfel zeigt  $i$ ".

$$B_i = \{(i, j) : 1 \leq j \leq 6\}; \quad \Pr[B_i] = \frac{1}{6}.$$

- $E[X | B_i] = \sum_{j=1}^6 ij \frac{\Pr[(i, j) | B_i]}{1/6} = \frac{21i}{6}.$
- $E[X] = \sum_{i=1}^6 E[X | B_i] \Pr[B_i] = \sum_{i=1}^6 \frac{21i}{6} \frac{1}{6} = \frac{21 \cdot 21}{36} = \frac{49}{4}.$



Sei  $X(i, j) = ij$  das Produkt der beiden Augenzahlen,  $B_i$  das Ereignis "roter Würfel zeigt  $i$ ".

$$B_i = \{(i, j) : 1 \leq j \leq 6\}; \quad \Pr[B_i] = \frac{1}{6}.$$

- $E[X | B_i] = \sum_{j=1}^6 ij \frac{\Pr[(i, j) | B_i]}{1/6} = \frac{21i}{6}.$
- $E[X] = \sum_{i=1}^6 E[X | B_i] \Pr[B_i] = \sum_{i=1}^6 \frac{21i}{6} \frac{1}{6} = \frac{21 \cdot 21}{36} = \frac{49}{4}.$

**Definition**

Sei  $X$  eine *nichtnegative* Zufallsvariable (d.h.  $X(\omega) \geq 0$  für alle  $\omega \in \Omega$ ). Dann gilt

$$\Pr[X > t \mathbf{E}[X]] < \frac{1}{t}, \quad t \geq 1.$$

Beweis:  $B_1 = \{X > t \mathbf{E}[X]\}$  und  $B_2 = \{X \leq t \mathbf{E}[X]\}$ . Nach dem Satz vom totalem Erwartungswert gilt

$$\begin{aligned} \mathbf{E}[X] &= \mathbf{E}[X | B_1] \Pr[B_1] + \mathbf{E}[X | B_2] \Pr[B_2] \\ &> t \mathbf{E}[X] \Pr[B_1] + 0 = t \mathbf{E}[X] \Pr[X > t \mathbf{E}[X]]. \end{aligned}$$

Umformen:  $\Pr[X > t \mathbf{E}[X]] < \frac{1}{t}$ .

**Definition**

Sei  $X$  eine *nichtnegative* Zufallsvariable (d.h.  $X(\omega) \geq 0$  für alle  $\omega \in \Omega$ ). Dann gilt

$$\Pr[X > t \mathbf{E}[X]] < \frac{1}{t}, \quad t \geq 1.$$

Beweis:  $B_1 = \{X > t \mathbf{E}[X]\}$  und  $B_2 = \{X \leq t \mathbf{E}[X]\}$ . Nach dem Satz vom totalem Erwartungswert gilt

$$\begin{aligned} \mathbf{E}[X] &= \mathbf{E}[X | B_1] \Pr[B_1] + \mathbf{E}[X | B_2] \Pr[B_2] \\ &> t \mathbf{E}[X] \Pr[B_1] + 0 = t \mathbf{E}[X] \Pr[X > t \mathbf{E}[X]]. \end{aligned}$$

Umformen:  $\Pr[X > t \mathbf{E}[X]] < \frac{1}{t}$ .

**Definition**

Sei  $X$  eine *nichtnegative* Zufallsvariable (d.h.  $X(\omega) \geq 0$  für alle  $\omega \in \Omega$ ). Dann gilt

$$\Pr[X > t \mathbf{E}[X]] < \frac{1}{t}, \quad t \geq 1.$$

Beweis:  $B_1 = \{X > t \mathbf{E}[X]\}$  und  $B_2 = \{X \leq t \mathbf{E}[X]\}$ . Nach dem Satz vom totalem Erwartungswert gilt

$$\begin{aligned} \mathbf{E}[X] &= \mathbf{E}[X | B_1] \Pr[B_1] + \mathbf{E}[X | B_2] \Pr[B_2] \\ &> t \mathbf{E}[X] \Pr[B_1] + 0 = t \mathbf{E}[X] \Pr[X > t \mathbf{E}[X]]. \end{aligned}$$

Umformen:  $\Pr[X > t \mathbf{E}[X]] < \frac{1}{t}$ .

**Definition**

Sei  $X$  eine *nichtnegative* Zufallsvariable (d.h.  $X(\omega) \geq 0$  für alle  $\omega \in \Omega$ ). Dann gilt

$$\Pr[X > t \mathbf{E}[X]] < \frac{1}{t}, \quad t \geq 1.$$

Beweis:  $B_1 = \{X > t \mathbf{E}[X]\}$  und  $B_2 = \{X \leq t \mathbf{E}[X]\}$ . Nach dem Satz vom totalem Erwartungswert gilt

$$\begin{aligned} \mathbf{E}[X] &= \mathbf{E}[X | B_1] \Pr[B_1] + \mathbf{E}[X | B_2] \Pr[B_2] \\ &> t \mathbf{E}[X] \Pr[B_1] + 0 = t \mathbf{E}[X] \Pr[X > t \mathbf{E}[X]]. \end{aligned}$$

Umformen:  $\Pr[X > t \mathbf{E}[X]] < \frac{1}{t}$ .



Die Wahrscheinlichkeit, 10 oder mehr Augen zu würfeln, beträgt für alle  $\varepsilon > 0$  höchstens

$$\Pr\left[X > \frac{10 - \varepsilon}{7} \cdot 7\right] < \frac{7}{10 - \varepsilon}.$$

Also

$$\Pr[X \geq 10] \leq \frac{7}{10}.$$

Das ist nicht die bestmögliche Schranke; die Markov-Ungleichung ist meistens nicht "scharf".



Die Wahrscheinlichkeit, 10 oder mehr Augen zu würfeln, beträgt für alle  $\varepsilon > 0$  höchstens

$$\Pr\left[X > \frac{10 - \varepsilon}{7} \cdot 7\right] < \frac{7}{10 - \varepsilon}.$$

Also

$$\Pr[X \geq 10] \leq \frac{7}{10}.$$

Das ist nicht die bestmögliche Schranke; die Markov-Ungleichung ist meistens nicht "scharf".



Die Wahrscheinlichkeit, 10 oder mehr Augen zu würfeln, beträgt für alle  $\varepsilon > 0$  höchstens

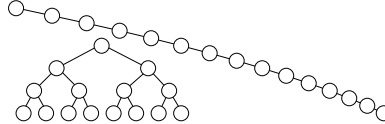
$$\Pr \left[ X > \frac{10 - \varepsilon}{7} \cdot 7 \right] < \frac{\varepsilon}{10 - \varepsilon}.$$

Also

$$\Pr [X \geq 10] \leq \frac{7}{10}.$$

Das ist nicht die bestmögliche Schranke; die Markov-Ungleichung ist meistens nicht "scharf".

Binäre Suchbäume können gut (kleine Höhe) oder schlecht (grosse Höhe) sein.



#### Definition

$$B_x = \begin{cases} \text{leer,} & \text{falls } S = \emptyset, \text{ und} \\ \begin{array}{c} \circ \\ / \quad \backslash \\ B_{S^{<x}} \quad B_{S^{>x}} \end{array} & x \in S \text{ zufällig, sonst.} \end{cases}$$

- $S^{<x} := \{s \in S : s < x\}$
- $S^{>x} := \{s \in S : s > x\}$

#### Definition

$$B_x = \begin{cases} \text{leer,} & \text{falls } S = \emptyset, \text{ und} \\ \begin{array}{c} \circ \\ / \quad \backslash \\ B_{S^{<x}} \quad B_{S^{>x}} \end{array} & x \in S \text{ zufällig, sonst.} \end{cases}$$

- $S^{<x} := \{s \in S : s < x\}$
- $S^{>x} := \{s \in S : s > x\}$

Für festes  $S$  bilden die möglichen Bäume  $B_S$  einen Wahrscheinlichkeitsraum  $\Omega$ .

Für festes  $S$  bilden die möglichen Bäume  $B_S$  einen Wahrscheinlichkeitsraum  $\Omega$ .

Beispiel:  $S = \{1, 2, 3\}$ .

- 5 mögliche Bäume mit ihren Wahrscheinlichkeiten

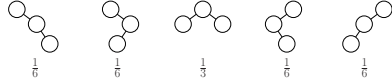


- 1/3: Schlüssel in der Wurzel ist 2.
- 1/6 (links): Schlüssel in der Wurzel ist 1, Schlüssel im rechten Kind ist 2.

Für festes  $S$  bilden die möglichen Bäume  $B_S$  einen Wahrscheinlichkeitsraum  $\Omega$ .

Beispiel:  $S = \{1, 2, 3\}$ .

- 5 mögliche Bäume mit ihren Wahrscheinlichkeiten

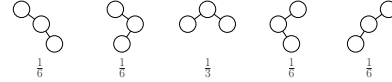


- 1/3: Schlüssel in der Wurzel ist 2.
- 1/6 (links): Schlüssel in der Wurzel ist 1, Schlüssel im rechten Kind ist 2.

Für festes  $S$  bilden die möglichen Bäume  $B_S$  einen Wahrscheinlichkeitsraum  $\Omega$ .

Beispiel:  $S = \{1, 2, 3\}$ .

- 5 mögliche Bäume mit ihren Wahrscheinlichkeiten



- 1/3: Schlüssel in der Wurzel ist 2.
- 1/6 (links): Schlüssel in der Wurzel ist 1, Schlüssel im rechten Kind ist 2.

#### Definition

Für  $S \subseteq \mathbb{R}$  ist der Rang von  $x \in S$  definiert als

$$\text{rg}(x) = \text{rg}_S(x) := 1 + |\{y \in S : y < x\}|.$$

Das heißt, das kleinste Element von  $S$  hat Rang 1.

Für einen Baumknoten  $v$  ist  $\text{rg}(v)$  der Rang seines Schlüssels.

#### Definition

Für  $S \subseteq \mathbb{R}$  ist der Rang von  $x \in S$  definiert als

$$\text{rg}(x) = \text{rg}_S(x) := 1 + |\{y \in S : y < x\}|.$$

Das heißt, das kleinste Element von  $S$  hat Rang 1.

Für einen Baumknoten  $v$  ist  $\text{rg}(v)$  der Rang seines Schlüssels.

#### Definition

Für  $S \subseteq \mathbb{R}$  ist der Rang von  $x \in S$  definiert als

$$\text{rg}(x) = \text{rg}_S(x) := 1 + |\{y \in S : y < x\}|.$$

Das heißt, das kleinste Element von  $S$  hat Rang 1.

Für einen Baumknoten  $v$  ist  $\text{rg}(v)$  der Rang seines Schlüssels.

$$\Delta = \begin{cases} \text{leer,} & \text{falls } S = \emptyset, \text{ und} \\ \begin{matrix} \text{ } \\ \text{ } \end{matrix} & \text{sonst.} \end{cases}$$

$x \in S$  zufällig

#### Definition

Die Zahl  $d_{B_S}(y)$  definiert durch

$$d_{B_S}(y) := \begin{cases} 0, & \text{falls } y = x, \\ 1 + d_{B_S < x}(y), & \text{falls } y < x, \text{ und} \\ 1 + d_{B_S > x}(y), & \text{sonst.} \end{cases}$$

heißt *Tiefe* von  $y$  bzgl.  $B_S$ .

**Definition**

Seien  $i, n \in \mathbf{N}, i \leq n$ .  $D_n^{(i)}$  ist die Zufallsvariable für die Tiefe des Schlüssels vom Rang  $i$  in  $B_S$ .

$D_n := D_n^{(1)}$  ist die Zufallsvariable für die Tiefe des kleinsten Schlüssels in  $B_S$ .

Ziel: Berechne  $E[D_n]$ , die erwartete Tiefe des kleinsten Schlüssels!

**Definition**

Seien  $i, n \in \mathbf{N}, i \leq n$ .  $D_n^{(i)}$  ist die Zufallsvariable für die Tiefe des Schlüssels vom Rang  $i$  in  $B_S$ .

$D_n := D_n^{(1)}$  ist die Zufallsvariable für die Tiefe des kleinsten Schlüssels in  $B_S$ .

Ziel: Berechne  $E[D_n]$ , die erwartete Tiefe des kleinsten Schlüssels!

**Definition**

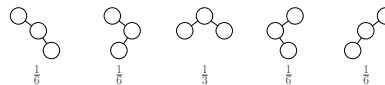
Seien  $i, n \in \mathbf{N}, i \leq n$ .  $D_n^{(i)}$  ist die Zufallsvariable für die Tiefe des Schlüssels vom Rang  $i$  in  $B_S$ .

$D_n := D_n^{(1)}$  ist die Zufallsvariable für die Tiefe des kleinsten Schlüssels in  $B_S$ .

Ziel: Berechne  $E[D_n]$ , die erwartete Tiefe des kleinsten Schlüssels!

- $E[D_1] = 0$ .
- $E[D_2] = \frac{1}{2} \cdot 1 + \frac{1}{2} \cdot 0 = \frac{1}{2}$ .
- $E[D_3] = \frac{1}{6} \cdot 0 + \frac{1}{6} \cdot 0 + \frac{1}{3} \cdot 1 + \frac{1}{6} \cdot 1 + \frac{1}{6} \cdot 2 = \frac{5}{6}$ .

- $E[D_1] = 0$ .
- $E[D_2] = \frac{1}{2} \cdot 1 + \frac{1}{2} \cdot 0 = \frac{1}{2}$ .
- $E[D_3] = \frac{1}{6} \cdot 0 + \frac{1}{6} \cdot 0 + \frac{1}{3} \cdot 1 + \frac{1}{6} \cdot 1 + \frac{1}{6} \cdot 2 = \frac{5}{6}$ .



Ereignis  $B_i$ : Rang der Wurzel ist  $i$ .

Nach totalem Erwartungswert gilt:

$$E[D_n] = \sum_{i=1}^n \underbrace{E[D_n | B_i]}_{=1/n} \cdot \underbrace{\Pr[B_i]}_{=1/n}$$

$$E[D_n | B_i] = \begin{cases} 0, & \text{falls } i = 1, \text{ und} \\ 1 + E[D_{i-1}], & \text{sonst.} \end{cases}$$

Beweis: die erwartete Tiefe des kleinsten Schlüssels, gegeben, dass die Wurzel  $x$  von  $B_S$  Rang  $i > 1$  hat, ist 1 plus die erwartete Tiefe des kleinsten Schlüssels in  $B_{S \setminus x}$ , einem zufälligen Suchbaum mit  $i - 1$  Schlüsseln.

Gute und schlechte Bäume  
 Konnotationen  
 Wahrscheinlichkeitsraum  
 Erwartete Tiefe des kleinsten Schlüssels  
 Erwartete Höhe eines zufälligen Suchbaums

Zufällige Suchbäume  
 Zurück zu Treaps

### Die Rekursionsgleichung

Ereignis  $B_i$ : Rang der Wurzel ist  $i$ .

Nach totalem Erwartungswert gilt:

$$\mathbf{E}[D_n] = \sum_{i=1}^n \underbrace{\mathbf{E}[D_n | B_i]} \cdot \underbrace{\Pr[B_i]}_{=1/n}$$

$$\mathbf{E}[D_n | B_i] = \begin{cases} 0, & \text{falls } i = 1, \text{ und} \\ 1 + \mathbf{E}[D_{i-1}], & \text{sonst.} \end{cases}$$

**Beweis:** die erwartete Tiefe des kleinsten Schlüssels, gegeben, dass die Wurzel  $x$  von  $B_S$  Rang  $i > 1$  hat, ist 1 plus die erwartete Tiefe des kleinsten Schlüssels in  $B_{S \setminus x}$ , einem zufälligen Suchbaum mit  $i - 1$  Schlüsseln.

Gute und schlechte Bäume  
 Konnotationen  
 Wahrscheinlichkeitsraum  
 Erwartete Tiefe des kleinsten Schlüssels  
 Erwartete Höhe eines zufälligen Suchbaums

Zufällige Suchbäume  
 Zurück zu Treaps

### Die Rekursionsgleichung

Ereignis  $B_i$ : Rang der Wurzel ist  $i$ .

Nach totalem Erwartungswert gilt:

$$\mathbf{E}[D_n] = \sum_{i=1}^n \underbrace{\mathbf{E}[D_n | B_i]} \cdot \underbrace{\Pr[B_i]}_{=1/n}$$

$$\mathbf{E}[D_n | B_i] = \begin{cases} 0, & \text{falls } i = 1, \text{ und} \\ 1 + \mathbf{E}[D_{i-1}], & \text{sonst.} \end{cases}$$

**Beweis:** die erwartete Tiefe des kleinsten Schlüssels, gegeben, dass die Wurzel  $x$  von  $B_S$  Rang  $i > 1$  hat, ist 1 plus die erwartete Tiefe des kleinsten Schlüssels in  $B_{S \setminus x}$ , einem zufälligen Suchbaum mit  $i - 1$  Schlüsseln.

Gute und schlechte Bäume  
 Konnotationen  
 Wahrscheinlichkeitsraum  
 Erwartete Tiefe des kleinsten Schlüssels  
 Erwartete Höhe eines zufälligen Suchbaums

Zufällige Suchbäume  
 Zurück zu Treaps

### Berechnung von $\mathbf{E}[D_n]$

Sei  $d_n := \mathbf{E}[D_n]$ . Wir haben die Rekursionsgleichung

$$d_n = \begin{cases} 0, & \text{falls } n = 1, \text{ und} \\ \frac{1}{n} \sum_{i=2}^n (1 + d_{i-1}), & \text{sonst.} \end{cases}$$

**hergeleitet.** Um diese zu lösen, benutzen wir nun einen typischen Trick.

Für  $n \in \mathbf{N}$ ,  $n \geq 3$  gilt

$$\begin{aligned}
 n d_n &= (n-1) + d_1 + d_2 + \dots + d_{n-2} + d_{n-1}, \quad \text{und} \\
 (n-1) d_{n-1} &= (n-2) + d_1 + d_2 + \dots + d_{n-2}
 \end{aligned}$$

Gute und schlechte Bäume  
 Konnotationen  
 Wahrscheinlichkeitsraum  
 Erwartete Tiefe des kleinsten Schlüssels  
 Erwartete Höhe eines zufälligen Suchbaums

Zufällige Suchbäume  
 Zurück zu Treaps

### Berechnung von $\mathbf{E}[D_n]$

Sei  $d_n := \mathbf{E}[D_n]$ . Wir haben die Rekursionsgleichung

$$d_n = \begin{cases} 0, & \text{falls } n = 1, \text{ und} \\ \frac{1}{n} \sum_{i=2}^n (1 + d_{i-1}), & \text{sonst.} \end{cases}$$

**hergeleitet.** Um diese zu lösen, benutzen wir nun einen typischen Trick.

Für  $n \in \mathbf{N}$ ,  $n \geq 3$  gilt

$$\begin{aligned}
 n d_n &= (n-1) + d_1 + d_2 + \dots + d_{n-2} + d_{n-1}, \quad \text{und} \\
 (n-1) d_{n-1} &= (n-2) + d_1 + d_2 + \dots + d_{n-2}
 \end{aligned}$$

Gute und schlechte Bäume  
 Konnotationen  
 Wahrscheinlichkeitsraum  
 Erwartete Tiefe des kleinsten Schlüssels  
 Erwartete Höhe eines zufälligen Suchbaums

Zufällige Suchbäume  
 Zurück zu Treaps

### Berechnung von $\mathbf{E}[D_n]$

Sei  $d_n := \mathbf{E}[D_n]$ . Wir haben die Rekursionsgleichung

$$d_n = \begin{cases} 0, & \text{falls } n = 1, \text{ und} \\ \frac{1}{n} \sum_{i=2}^n (1 + d_{i-1}), & \text{sonst.} \end{cases}$$

**hergeleitet.** Um diese zu lösen, benutzen wir nun einen typischen Trick.

Für  $n \in \mathbf{N}$ ,  $n \geq 3$  gilt

$$\begin{aligned}
 n d_n &= (n-1) + d_1 + d_2 + \dots + d_{n-2} + d_{n-1}, \quad \text{und} \\
 (n-1) d_{n-1} &= (n-2) + d_1 + d_2 + \dots + d_{n-2}
 \end{aligned}$$

Gute und schlechte Bäume  
 Konnotationen  
 Wahrscheinlichkeitsraum  
 Erwartete Tiefe des kleinsten Schlüssels  
 Erwartete Höhe eines zufälligen Suchbaums

Zufällige Suchbäume  
 Zurück zu Treaps

### Berechnung von $\mathbf{E}[D_n]$

Für  $n \in \mathbf{N}$ ,  $n \geq 3$  gilt

$$\begin{aligned}
 n d_n &= (n-1) + d_1 + d_2 + \dots + d_{n-2} + d_{n-1}, \quad \text{und} \\
 (n-1) d_{n-1} &= (n-2) + d_1 + d_2 + \dots + d_{n-2}
 \end{aligned}$$

Subtraktion:

$$\begin{aligned}
 n d_n - (n-1) d_{n-1} &= 1 + d_{n-1} \\
 \Leftrightarrow n d_n &= 1 + n d_{n-1} \\
 \Leftrightarrow d_n &= \frac{1}{n} + d_{n-1} \quad \text{für } n \geq 3.
 \end{aligned}$$

Für  $n \in \mathbf{N}$ ,  $n \geq 3$  gilt

$$nd_n = (n-1) + d_1 + d_2 + \dots + d_{n-2} + d_{n-1}, \quad \text{und}$$

$$(n-1)d_{n-1} = (n-2) + d_1 + d_2 + \dots + d_{n-2}$$

Subtraktion:

$$nd_n - (n-1)d_{n-1} = 1 + d_{n-1}$$

$$\Leftrightarrow nd_n = 1 + nd_{n-1}$$

$$\Leftrightarrow d_n = \frac{1}{n} + d_{n-1} \quad \text{für } n \geq 3.$$

Wir haben:  $d_n = \frac{1}{n} + d_{n-1}$  für  $n \geq 3$ .

Zusammen mit  $d_1 = 0$  und  $d_2 = \frac{1}{2}$  bekommen wir

$$d_n = \frac{1}{n} + d_{n-1} = \frac{1}{n} + \frac{1}{n-1} + d_{n-2} = \dots$$

$$= \frac{1}{n} + \frac{1}{n-1} + \dots + \frac{1}{3} + \underbrace{\frac{1}{2}}_{1/2} = H_n - 1,$$

wobei  $H_n := \sum_{i=1}^n \frac{1}{i}$  die  $n$ -te *Harmonische Zahl* ist.

Wir haben:  $d_n = \frac{1}{n} + d_{n-1}$  für  $n \geq 3$ .

Zusammen mit  $d_1 = 0$  und  $d_2 = \frac{1}{2}$  bekommen wir

$$d_n = \frac{1}{n} + d_{n-1} = \frac{1}{n} + \frac{1}{n-1} + d_{n-2} = \dots$$

$$= \frac{1}{n} + \frac{1}{n-1} + \dots + \frac{1}{3} + \underbrace{\frac{1}{2}}_{1/2} = H_n - 1,$$

wobei  $H_n := \sum_{i=1}^n \frac{1}{i}$  die  $n$ -te *Harmonische Zahl* ist.

**Theorem**

Die erwartete Tiefe des kleinsten Schlüssels in einem zufälligen Suchbaum über  $n$  Schlüsseln beträgt

$$H_n - 1 \leq \ln n.$$

**Achtung:** Das heißt aber noch lange nicht, dass *jeder* Schlüssel erwartete logarithmische Tiefe hat, und erst recht nicht, dass die erwartete Höhe (das Maximum aller Tiefen) im Erwartungswert logarithmisch in  $n$  ist.

**Theorem**

Die erwartete Tiefe des kleinsten Schlüssels in einem zufälligen Suchbaum über  $n$  Schlüsseln beträgt

$$H_n - 1 \leq \ln n.$$

**Achtung:** Das heißt aber noch lange nicht, dass *jeder* Schlüssel erwartete logarithmische Tiefe hat, und erst recht nicht, dass die erwartete Höhe (das Maximum aller Tiefen) im Erwartungswert logarithmisch in  $n$  ist.

Seien  $i, n \in \mathbf{N}$ ,  $i \leq n$ .

$$X_n := \max_{i=1}^n D_n^{(i)}$$

ist die Zufallsvariable für die Höhe von  $B_S$ .

- $E[X_n]$  scheint aufgrund des Maximums schwierig zu sein.
- Es gilt nicht

$$E[\max(X, Y)] = \max(E[X], E[Y])$$

Im Gegenteil, das ist im allgemeinen völlig falsch!



Seien  $i, n \in \mathbf{N}, i \leq n$ .

$$X_n := \max_{i=1}^n D_n^{(i)}$$

ist die Zufallsvariable für die Höhe von  $B_S$ .

- $\mathbf{E}[X_n]$  scheint aufgrund des Maximums schwierig zu sein.
- Es gilt nicht

$$\mathbf{E}[\max(X_1, X_2)] = \max(\mathbf{E}[X_1], \mathbf{E}[X_2]).$$

Im Gegenteil, das ist im allgemeinen völlig falsch.

Seien  $i, n \in \mathbf{N}, i \leq n$ .

$$X_n := \max_{i=1}^n D_n^{(i)}$$

ist die Zufallsvariable für die Höhe von  $B_S$ .

- $\mathbf{E}[X_n]$  scheint aufgrund des Maximums schwierig zu sein.
- Es gilt nicht

$$\mathbf{E}[\max(X_1, X_2)] = \max(\mathbf{E}[X_1], \mathbf{E}[X_2]).$$

Im Gegenteil, das ist im allgemeinen völlig falsch.

$$\begin{aligned} \mathbf{E}[X_n] &= \log 2^{\mathbf{E}[X_n]} \leq \log \mathbf{E}[2^{X_n}] \\ &= \log \mathbf{E}\left[2^{\max_{i=1}^n D_n^{(i)}}\right] \leq \log \mathbf{E}\left[\sum_{i=1, i \text{ ist Blatt}}^n 2^{D_n^{(i)}}\right]. \end{aligned}$$

• Erstes  $\leq$ : *Jensens Ungleichung*

• Zweites  $\leq$ :

$$2^{\max_{i=1}^n D_n^{(i)}} = \max_{i=1}^n 2^{D_n^{(i)}} = \max_{i=1, i \text{ ist Blatt}}^n 2^{D_n^{(i)}} \leq \sum_{i=1, i \text{ ist Blatt}}^n 2^{D_n^{(i)}}.$$

$$\begin{aligned} \mathbf{E}[X_n] &= \log 2^{\mathbf{E}[X_n]} \leq \log \mathbf{E}[2^{X_n}] \\ &= \log \mathbf{E}\left[2^{\max_{i=1}^n D_n^{(i)}}\right] \leq \log \mathbf{E}\left[\sum_{i=1, i \text{ ist Blatt}}^n 2^{D_n^{(i)}}\right]. \end{aligned}$$

- Erstes  $\leq$ : *Jensens Ungleichung*
- Zweites  $\leq$ :

$$2^{\max_{i=1}^n D_n^{(i)}} = \max_{i=1}^n 2^{D_n^{(i)}} = \max_{i=1, i \text{ ist Blatt}}^n 2^{D_n^{(i)}} \leq \sum_{i=1, i \text{ ist Blatt}}^n 2^{D_n^{(i)}}.$$

$$\begin{aligned} \mathbf{E}[X_n] &= \log 2^{\mathbf{E}[X_n]} \leq \log \mathbf{E}[2^{X_n}] \\ &= \log \mathbf{E}\left[2^{\max_{i=1}^n D_n^{(i)}}\right] \leq \log \mathbf{E}\left[\sum_{i=1, i \text{ ist Blatt}}^n 2^{D_n^{(i)}}\right]. \end{aligned}$$

Definiere

$$Z_n := \sum_{i=1, i \text{ ist Blatt}}^n 2^{D_n^{(i)}}.$$

die Summe der "exponentiellen Tiefen" aller Blätter.

- $Z_0 = 0, Z_1 = 1$  (ein Blatt, mit exponentieller Tiefe  $2^0 = 1$ )
- $Z_2 = 2$  (ein Blatt, mit exponentieller Tiefe  $2^1 = 2$ )
- $\mathbf{E}[Z_3] = 4$ .

$$\begin{aligned} \mathbf{E}[X_n] &= \log 2^{\mathbf{E}[X_n]} \leq \log \mathbf{E}[2^{X_n}] \\ &= \log \mathbf{E}\left[2^{\max_{i=1}^n D_n^{(i)}}\right] \leq \log \mathbf{E}\left[\sum_{i=1, i \text{ ist Blatt}}^n 2^{D_n^{(i)}}\right], \end{aligned}$$

Definiere

$$Z_n := \sum_{i=1, i \text{ ist Blatt}}^n 2^{D_n^{(i)}}.$$

die Summe der "exponentiellen Tiefen" aller Blätter.

- $Z_0 = 0, Z_1 = 1$  (ein Blatt, mit exponentieller Tiefe  $2^0 = 1$ )
- $Z_2 = 2$  (ein Blatt, mit exponentieller Tiefe  $2^1 = 2$ )
- $\mathbf{E}[Z_3] = 4$ .

Zufällige Suchbäume  
Zurück zu Treaps

Gute und schlechte Bäume  
Konstruktion  
Wahrscheinlichkeitsraum  
Erwartete Tiefe des kleinsten Schlüssel  
Erwartete Höhe eines zufälligen Suchbaums

### Noch ein Trick...

$$\begin{aligned} \mathbf{E}[X_n] &= \log 2^{\mathbf{E}[X_n]} \leq \log \mathbf{E}[2^{X_n}] \\ &= \log \mathbf{E}\left[2^{\max_{i=1}^n D_i^{(i)}}\right] \leq \log \mathbf{E}\left[\sum_{i=1, i \text{ ist Blatt}}^n 2^{D_i^{(i)}}\right]. \end{aligned}$$

Definiere

$$Z_n := \sum_{i=1, i \text{ ist Blatt}}^n 2^{D_i^{(i)}}$$

die Summe der "exponentiellen Tiefen" aller Blätter.

- $Z_0 = 0, Z_1 = 1$  (ein Blatt, mit exponentieller Tiefe  $2^0 = 1$ )
- $Z_2 = 2$  (ein Blatt, mit exponentieller Tiefe  $2^1 = 2$ )
- $\mathbf{E}[Z_3] = 4$ .

Zufällige Suchbäume  
Zurück zu Treaps

Gute und schlechte Bäume  
Konstruktion  
Wahrscheinlichkeitsraum  
Erwartete Tiefe des kleinsten Schlüssel  
Erwartete Höhe eines zufälligen Suchbaums

### Noch ein Trick...

$$\begin{aligned} \mathbf{E}[X_n] &= \log 2^{\mathbf{E}[X_n]} \leq \log \mathbf{E}[2^{X_n}] \\ &= \log \mathbf{E}\left[2^{\max_{i=1}^n D_i^{(i)}}\right] \leq \log \mathbf{E}\left[\sum_{i=1, i \text{ ist Blatt}}^n 2^{D_i^{(i)}}\right]. \end{aligned}$$

Definiere

$$Z_n := \sum_{i=1, i \text{ ist Blatt}}^n 2^{D_i^{(i)}}$$

die Summe der "exponentiellen Tiefen" aller Blätter.

- $Z_0 = 0, Z_1 = 1$  (ein Blatt, mit exponentieller Tiefe  $2^0 = 1$ )
- $Z_2 = 2$  (ein Blatt, mit exponentieller Tiefe  $2^1 = 2$ )
- $\mathbf{E}[Z_3] = 4$ .

Zufällige Suchbäume  
Zurück zu Treaps

Gute und schlechte Bäume  
Konstruktion  
Wahrscheinlichkeitsraum  
Erwartete Tiefe des kleinsten Schlüssel  
Erwartete Höhe eines zufälligen Suchbaums

### Noch ein Trick...

$$\begin{aligned} \mathbf{E}[X_n] &= \log 2^{\mathbf{E}[X_n]} \leq \log \mathbf{E}[2^{X_n}] \\ &= \log \mathbf{E}\left[2^{\max_{i=1}^n D_i^{(i)}}\right] \leq \log \mathbf{E}\left[\sum_{i=1, i \text{ ist Blatt}}^n 2^{D_i^{(i)}}\right]. \end{aligned}$$

Definiere

$$Z_n := \sum_{i=1, i \text{ ist Blatt}}^n 2^{D_i^{(i)}}$$

die Summe der "exponentiellen Tiefen" aller Blätter.

- $Z_0 = 0, Z_1 = 1$  (ein Blatt, mit exponentieller Tiefe  $2^0 = 1$ )
- $Z_2 = 2$  (ein Blatt, mit exponentieller Tiefe  $2^1 = 2$ )
- $\mathbf{E}[Z_3] = 4$ .

Zufällige Suchbäume  
Zurück zu Treaps

Gute und schlechte Bäume  
Konstruktion  
Wahrscheinlichkeitsraum  
Erwartete Tiefe des kleinsten Schlüssel  
Erwartete Höhe eines zufälligen Suchbaums

### Die Rekursionsgleichung

Lemma

Für  $n \geq 2$ ,

$$\mathbf{E}[Z_n] = \sum_{i=1}^n \underbrace{\mathbf{E}[Z_n | \text{rg}(\text{Wurzel}) = i]}_{2(\mathbf{E}[Z_{i-1}] + \mathbf{E}[Z_{n-i}])} \cdot \underbrace{\Pr[\text{rg}(\text{Wurzel}) = i]}_{=1/n}.$$

**Beweis:** Gegeben, dass die Wurzel  $\times$  Rang  $i$  hat, sind  $B_{S \leftarrow}$  und  $B_{S \rightarrow}$  zufällige Suchbäume mit jeweils  $i-1$  und  $n-i$  Schlüsseln, deren Blätter zusammen genau die Blätter von  $B_S$  enthalten. Die exponentielle Tiefe jedes Blattes ist in  $B_S$  doppelt so gross wie im entsprechenden Teilbaum.

Zufällige Suchbäume  
Zurück zu Treaps

Gute und schlechte Bäume  
Konstruktion  
Wahrscheinlichkeitsraum  
Erwartete Tiefe des kleinsten Schlüssel  
Erwartete Höhe eines zufälligen Suchbaums

### Die Rekursionsgleichung

Lemma

Für  $n \geq 2$ ,

$$\mathbf{E}[Z_n] = \sum_{i=1}^n \underbrace{\mathbf{E}[Z_n | \text{rg}(\text{Wurzel}) = i]}_{2(\mathbf{E}[Z_{i-1}] + \mathbf{E}[Z_{n-i}])} \cdot \underbrace{\Pr[\text{rg}(\text{Wurzel}) = i]}_{=1/n}.$$

**Beweis:** Gegeben, dass die Wurzel  $\times$  Rang  $i$  hat, sind  $B_{S \leftarrow}$  und  $B_{S \rightarrow}$  zufällige Suchbäume mit jeweils  $i-1$  und  $n-i$  Schlüsseln, deren Blätter zusammen genau die Blätter von  $B_S$  enthalten. Die exponentielle Tiefe jedes Blattes ist in  $B_S$  doppelt so gross wie im entsprechenden Teilbaum.

Zufällige Suchbäume  
Zurück zu Treaps

Gute und schlechte Bäume  
Konstruktion  
Wahrscheinlichkeitsraum  
Erwartete Tiefe des kleinsten Schlüssel  
Erwartete Höhe eines zufälligen Suchbaums

### Berechnung von $\mathbf{E}[Z_n]$

Sei  $z_n := \mathbf{E}[Z_n]$ . Wir haben die Rekursionsgleichung

$$z_n = \begin{cases} 0, & \text{falls } n = 0, \\ 1, & \text{falls } n = 1, \text{ und} \\ \frac{4}{n} \sum_{i=1}^n z_{i-1}, & \text{sonst.} \end{cases}$$

**hergeleitet.** Um diese zu lösen, benutzen wir nun einen typischen Trick. Für  $n \in \mathbb{N}, n \geq 3$  gilt

$$\begin{aligned} n z_n &= 4(z_0 + z_1 + \dots + z_{n-2} + z_{n-1}), \text{ und} \\ (n-1) z_{n-1} &= 4(z_0 + z_1 + \dots + z_{n-2}) \end{aligned}$$

Sei  $z_n := E[Z_n]$ . Wir haben die Rekursionsgleichung

$$z_n = \begin{cases} 0, & \text{falls } n = 0, \\ 1, & \text{falls } n = 1, \text{ und} \\ \frac{4}{n} \sum_{i=1}^n z_{i-1}, & \text{sonst.} \end{cases}$$

hergeleitet. Um diese zu lösen, benutzen wir nun einen typischen Trick. Für  $n \in \mathbf{N}, n \geq 3$  gilt

$$\begin{aligned} nz_n &= 4(z_0 + z_1 + \dots + z_{n-2} + z_{n-1}), \text{ und} \\ (n-1)z_{n-1} &= 4(z_0 + z_1 + \dots + z_{n-2}) \end{aligned}$$

Sei  $z_n := E[Z_n]$ . Wir haben die Rekursionsgleichung

$$z_n = \begin{cases} 0, & \text{falls } n = 0, \\ 1, & \text{falls } n = 1, \text{ und} \\ \frac{4}{n} \sum_{i=1}^n z_{i-1}, & \text{sonst.} \end{cases}$$

hergeleitet. Um diese zu lösen, benutzen wir nun einen typischen Trick. Für  $n \in \mathbf{N}, n \geq 3$  gilt

$$\begin{aligned} nz_n &= 4(z_0 + z_1 + \dots + z_{n-2} + z_{n-1}), \text{ und} \\ (n-1)z_{n-1} &= 4(z_0 + z_1 + \dots + z_{n-2}) \end{aligned}$$

Für  $n \in \mathbf{N}, n \geq 3$  gilt

$$\begin{aligned} nz_n &= 4(z_0 + z_1 + \dots + z_{n-2} + z_{n-1}), \text{ und} \\ (n-1)z_{n-1} &= 4(z_0 + z_1 + \dots + z_{n-2}) \end{aligned}$$

Subtraktion:

$$\begin{aligned} nz_n - (n-1)z_{n-1} &= 4z_{n-1} \\ \Leftrightarrow nz_n &= (n+3)z_{n-1} \\ \Leftrightarrow \frac{z_n}{(n+3)(n+2)(n+1)} &= \frac{z_{n-1}}{(n+2)(n+1)n} = \dots = \frac{z_2}{5 \cdot 4 \cdot 3} = \frac{1}{30} \end{aligned}$$

Für  $n \in \mathbf{N}, n \geq 3$  gilt

$$\begin{aligned} nz_n &= 4(z_0 + z_1 + \dots + z_{n-2} + z_{n-1}), \text{ und} \\ (n-1)z_{n-1} &= 4(z_0 + z_1 + \dots + z_{n-2}) \end{aligned}$$

Subtraktion:

$$\begin{aligned} nz_n - (n-1)z_{n-1} &= 4z_{n-1} \\ \Leftrightarrow nz_n &= (n+3)z_{n-1} \\ \Leftrightarrow \frac{z_n}{(n+3)(n+2)(n+1)} &= \frac{z_{n-1}}{(n+2)(n+1)n} = \dots = \frac{z_2}{5 \cdot 4 \cdot 3} = \frac{1}{30} \end{aligned}$$

Theorem

Die erwartete Summe der exponentiellen Tiefen aller Blätter in einem Suchbaum über  $n$  Schlüsseln beträgt

$$\frac{(n+3)(n+2)(n+1)}{30}$$

$$E[X_n] \leq \log E \left[ \sum_{j=1, \text{first Blatt}}^n 2^{D_j^{(n)}} \right] = \log \frac{(n+3)(n+2)(n+1)}{30} < 3 \log n.$$

Theorem

Die erwartete Summe der exponentiellen Tiefen aller Blätter in einem Suchbaum über  $n$  Schlüsseln beträgt

$$\frac{(n+3)(n+2)(n+1)}{30}$$

$$E[X_n] \leq \log E \left[ \sum_{j=1, \text{first Blatt}}^n 2^{D_j^{(n)}} \right] = \log \frac{(n+3)(n+2)(n+1)}{30} < 3 \log n.$$

### Theorem

Die erwartete Höhe eines zufälligen Suchbaums über  $n$  Schlüsseln beträgt höchstens

$$3 \log_2 n.$$

Markov-Ungleichung:

$$\Pr \left[ Z_n > n \cdot \frac{(n+3)(n+2)(n+1)}{30} \right] < \frac{1}{n}.$$

Das heisst:

$$\Pr [X_n > 4 \log_2 n] < \frac{1}{n}.$$

somit gilt, dass die Höhe nicht nur im Erwartungswert, sondern mit hoher Wahrscheinlichkeit proportional zu  $\log_2 n$  ist!

Markov-Ungleichung:

$$\Pr \left[ Z_n > n \cdot \frac{(n+3)(n+2)(n+1)}{30} \right] < \frac{1}{n}.$$

Das heisst:

$$\Pr [X_n > 4 \log_2 n] < \frac{1}{n}.$$

somit gilt, dass die Höhe nicht nur im Erwartungswert, sondern mit hoher Wahrscheinlichkeit proportional zu  $\log_2 n$  ist!

- Treap: Suchbaum über  $n$  Schlüsseln,
  - in dem jedes Element eine zufällige Priorität hat, und
  - der bzgl. dieser Prioritäten ein Heap ist.
- $\Rightarrow$  Jeder Schlüssel hat mit gleicher Wahrscheinlichkeit die höchste Priorität und ist damit die Wurzel.
- Ein Treap mit zufälligen Prioritäten "ist" ein zufälliger Suchbaum!
- Die erwartete Höhe eines Treaps mit zufälligen Prioritäten ist höchsten  $3 \log_2 n$ .

- Treap: Suchbaum über  $n$  Schlüsseln,
  - in dem jedes Element eine zufällige Priorität hat, und
  - der bzgl. dieser Prioritäten ein Heap ist.
- $\Rightarrow$  Jeder Schlüssel hat mit gleicher Wahrscheinlichkeit die höchste Priorität und ist damit die Wurzel.
- Ein Treap mit zufälligen Prioritäten "ist" ein zufälliger Suchbaum!
- Die erwartete Höhe eines Treaps mit zufälligen Prioritäten ist höchsten  $3 \log_2 n$ .

- Treap: Suchbaum über  $n$  Schlüsseln,
  - in dem jedes Element eine zufällige Priorität hat, und
  - der bzgl. dieser Prioritäten ein Heap ist.
- $\Rightarrow$  Jeder Schlüssel hat mit gleicher Wahrscheinlichkeit die höchste Priorität und ist damit die Wurzel.
- Ein Treap mit zufälligen Prioritäten "ist" ein zufälliger Suchbaum!
- Die erwartete Höhe eines Treaps mit zufälligen Prioritäten ist höchsten  $3 \log_2 n$ .

## Was bedeutet das für Treaps?

- Treap: Suchbaum über  $n$  Schlüsseln,
  - in dem jedes Element eine zufällige Priorität hat, und
  - der bzgl. dieser Prioritäten ein Heap ist.
- $\Rightarrow$  Jeder Schlüssel hat mit gleicher Wahrscheinlichkeit die höchste Priorität und ist damit die Wurzel.
- Ein Treap mit zufälligen Prioritäten "ist" ein zufälliger Suchbaum!
- Die erwartete Höhe eines Treaps mit zufälligen Prioritäten ist höchstens  $3 \log_2 n$ .

## Was bedeutet das für Treaps?

### Theorem

*In einem Treap mit  $n$  Elementen ist die erwartete Zeit für das Suchen, das Einfügen oder das Löschen eines Elements mit hoher Wahrscheinlichkeit proportional zu  $\log_2 n$ .*