

# 1 Eine Berechnung - ohne Rechnereinsatz

Im Folgenden wird ohne Rechnereinsatz  $\mathbb{E}(321)$  rekursiv berechnet.

$$\begin{aligned}\mathbb{E}(321) &= p_1(\mathbb{E}(221) + 1) + p_2(\mathbb{E}(311) + 1) + p_3(\mathbb{E}(320) + 1) \\ &= p_1 + p_2 + p_3 + p_1\mathbb{E}(221) + p_2\mathbb{E}(311) + p_3\mathbb{E}(320) \\ &= 1 + p_1\mathbb{E}(221) + p_2\mathbb{E}(311) + p_3\mathbb{E}(320)\end{aligned}$$

$$\begin{aligned}\mathbb{E}(320) &= p_1 + p_2 + p_3 + p_1\mathbb{E}(220) + p_2\mathbb{E}(310) + p_3\mathbb{E}(320) \\ &= \frac{1}{1-p_3} + \frac{p_1}{1-p_3}\mathbb{E}(121) + \frac{p_2}{1-p_3}\mathbb{E}(211) \\ &= \frac{1}{s} + \frac{p_1}{s}\mathbb{E}(220) + \frac{p_2}{s}\mathbb{E}(310); \quad s := \frac{1}{p_1+p_2}\end{aligned}$$

$$\mathbb{E}(220) = \frac{1}{s} + \frac{p_1}{s}\mathbb{E}(120) + \frac{p_2}{s}\mathbb{E}(210)$$

$$\mathbb{E}(120) = \frac{1}{s} + \frac{p_1}{s}\mathbb{E}(020) + \frac{p_2}{s}\mathbb{E}(110)$$

$$\begin{aligned}\mathbb{E}(110) &= \frac{1}{s} + \frac{p_1}{s}\mathbb{E}(010) + \frac{p_2}{s}\mathbb{E}(100) \\ &= \frac{19}{5}\end{aligned}$$

$$= \frac{158}{25}$$

$$\mathbb{E}(210) = \frac{1}{s} + \frac{p_1}{s}\mathbb{E}(110) + \frac{p_2}{s}\mathbb{E}(200) = \frac{127}{25}$$

$$= \frac{878}{125}$$

$$\mathbb{E}(310) = \frac{1}{s} + \frac{p_1}{s}\mathbb{E}(210) + \frac{p_2}{s}\mathbb{E}(300) = \frac{831}{125}$$

$$\mathbb{E}(320) = \frac{5046}{625}$$

**Zwischenergebnis 1:**  $\mathbb{E}(321) = 1 + p_1\mathbb{E}(221) + p_2\mathbb{E}(311) + p_3 \cdot \frac{5046}{625}$

$$\mathbb{E}(311) = 1 + p_1\mathbb{E}(211) + p_2\mathbb{E}(301) + p_3\mathbb{E}(310)$$

$$\mathbb{E}(211) = 1 + p_1\mathbb{E}(111) + p_2\mathbb{E}(201) + p_3\mathbb{E}(210)$$

$$\mathbb{E}(111) = 1 + p_1\mathbb{E}(011) + p_2\mathbb{E}(101) + p_3\mathbb{E}(110)$$

$$\begin{aligned}\mathbb{E}(011) &= \frac{1}{s} + \frac{p_2}{s}\mathbb{E}(001) + \frac{p_3}{s}\mathbb{E}(010); \quad s = \frac{1}{p_2 + p_3} \\ &= 7\end{aligned}$$

$$\begin{aligned}\mathbb{E}(101) &= \frac{1}{s} + \frac{p_1}{s}\mathbb{E}(001) + \frac{p_3}{s}\mathbb{E}(100); \quad s = \frac{1}{p_1 + p_3} \\ &= \frac{13}{2}\end{aligned}$$

$$= \frac{73}{10}$$

$$\begin{aligned}\mathbb{E}(201) &= \frac{1}{s} + \frac{p_1}{s}\mathbb{E}(101) + \frac{p_3}{s}\mathbb{E}(200); \quad s = \frac{1}{p_1 + p_3} \\ &= \frac{59}{5}\end{aligned}$$

$$\begin{aligned}\mathbb{E}(210) &= \frac{1}{s} + \frac{p_1}{s}\mathbb{E}(110) + \frac{p_2}{s}\mathbb{E}(200); \quad s = \frac{1}{p_1 + p_2} \\ &= \frac{127}{25}\end{aligned}$$

$$= \frac{1591}{200}$$

$$\mathbb{E}(301) = \frac{1}{s} + \frac{p_1}{s}\mathbb{E}(201) + \frac{p_3}{s}\mathbb{E}(300); \quad s = \frac{1}{p_1 + p_3}$$

$$\begin{aligned}\mathbb{E}(201) &= \frac{1}{s} + \frac{p_1}{s}\mathbb{E}(101) + \frac{p_3}{s}\mathbb{E}(200); \quad s = \frac{1}{p_1 + p_3} \\ &= \frac{59}{8}\end{aligned}$$

$$= \frac{273}{32}$$

$$\begin{aligned}\mathbb{E}(310) &= \frac{1}{s} + \frac{p_1}{s}\mathbb{E}(210) + \frac{p_2}{s}\mathbb{E}(300); \quad s = \frac{1}{p_1 + p_2} \\ &= \frac{831}{125}\end{aligned}$$

$$\mathbb{E}(311) = \frac{35717}{4000}$$

**Zwischenergebnis 2:**  $\mathbb{E}(321) = 1 + p_1 \mathbb{E}(221) + p_2 \cdot \frac{35717}{4000} + p_3 \cdot \frac{5046}{625}$

$$\mathbb{E}(221) = 1 + p_1 \mathbb{E}(121) + p_2 \mathbb{E}(211) + p_3 \mathbb{E}(220)$$

$$\mathbb{E}(121) = 1 + p_1 \mathbb{E}(021) + p_2 \mathbb{E}(111) + p_3 \mathbb{E}(120)$$

$$\begin{aligned} \mathbb{E}(021) &= \frac{1}{s} + \frac{p_2}{s} \mathbb{E}(011) + \frac{p_3}{s} \mathbb{E}(020); \quad s = \frac{1}{p_2 + p_3} \\ &= \frac{26}{3} \end{aligned}$$

$$= \frac{441}{50}$$

$$= \frac{27697}{3000}$$

## Endergebnis

$$\begin{aligned} \mathbb{E}(321) &= 1 + p_1 \mathbb{E}(221) + p_2 \mathbb{E}(311) + p_3 \mathbb{E}(320) \\ &= 1 + p_1 \cdot \frac{27697}{3000} + p_2 \cdot \frac{35717}{4000} + p_3 \cdot \frac{5046}{625} \\ &= \frac{596\,291}{60\,000} \approx 9.9382 \end{aligned}$$

Dieses Beispiel zeigt schon den Kern einer allgemeinen Berechnungsformel auf. Eine formalisierte Darstellung erleichtert die Erstellung eines (fehlerfreien) Programms. Es zeigt sich schon hier, dass ein Rechnereinsatz (sehr) sinnvoll ist.

## Eine Anwendung

Der Erwartungswert der Anzahl der Bernoulli-Versuche bis zum  $n$ -ten Treffer (mit Trefferwahrscheinlichkeit  $p$ ) ist  $n/p$ . Dies kann auch mithilfe eines Spezialfalls (alle Chips liegen auch genau einem Feld) Schritt für Schritt gezeigt werden. Die ersten zwei Schritte:

$$\begin{aligned} \mathbb{E}(100) &= 1 + p_1 \mathbb{E}(000) + p_2 \mathbb{E}(100) + p_3 \mathbb{E}(100) \\ &= \frac{1}{p_1} + \frac{1}{p_1} \cdot \mathbb{E}(000) \\ &= \frac{1}{p_1} \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} \mathbb{E}(200) &= 1 + p_1 \mathbb{E}(100) + p_2 \mathbb{E}(200) + p_3 \mathbb{E}(200) \\ &= \frac{1}{p_1} + \frac{p_1}{p_1} \cdot \mathbb{E}(100) \\ &= \frac{1}{p_1} + \frac{p_1}{p_1} \\ &= \frac{2}{p_1} \end{aligned}$$

## 2 Rekursionsformel für den Ein-Personen-Fall

Mit  $V = (v_1, \dots, v_m)$  wird die Spielsituation von  $n$  Chips auf  $m$  Feldern bezeichnet, die mit den Wahrscheinlichkeiten  $p_1, \dots, p_m$  getroffen werden.

Im Fall  $v_j \geq 0$  wird durch Entfernen eines Chips von Feld  $j$  die entstehende Spielsituation durch

$$V_j := (v_1, \dots, v_j - 1, v_{j+1}, \dots, v_m)$$

dargestellt.

**Abbruchbedingung:** Das Spiel endet, sobald keine Chips mehr vorhanden sind. Dies kann durch

$$\sum_{i=1}^m v_i = 0. \quad (1)$$

dargestellt werden. Dann gilt  $\mathbb{E}(V) = 0$ .

Weiterhin wird die Summe der positiven Felderwahrscheinlichkeiten  $p_j$ ,  $j = 1, \dots, m$ , benötigt. Auf den entsprechenden Felder befindet sich mindestens ein Chip. Mithilfe der Indikatorfunktion kann diese Bedingung definiert werden:

$$s := \sum_{j=1}^m p_j \mathbf{1}(v_j > 0).$$

Damit ergibt sich die folgende (kompakte) Berechnungsvorschrift für  $\mathbb{E}(V)$ :

$$\mathbb{E}(V) = \begin{cases} 0, & \text{falls (1),} \\ \frac{1}{s} + \sum_{j=1}^m \frac{p_j}{s} \cdot \mathbf{1}(v_j > 0) \cdot \mathbb{E}(V_j), & \text{sonst.} \end{cases}$$

**Beispiele:**

$$\mathbb{E}(3214) = 1 + p_1 \cdot \mathbb{E}(2214) + p_2 \cdot \mathbb{E}(3114) + p_3 \cdot \mathbb{E}(3204) + p_4 \cdot \mathbb{E}(3213)$$

$$\mathbb{E}(3010) = \frac{1}{p_1 + p_3} + \frac{p_1}{p_1 + p_3} \cdot \mathbb{E}(2010) + \frac{p_3}{p_1 + p_3} \cdot \mathbb{E}(3000)$$

Die Rekursionsformel kann mit der Mittelwertsregel nachvollzogen werden:

$$\begin{aligned} \mathbb{E}(3010) &= 1 + p_1 \cdot \mathbb{E}(2010) + p_2 \cdot \mathbb{E}(3010) + p_3 \cdot \mathbb{E}(3000) + p_4 \cdot \mathbb{E}(3010) \\ \mathbb{E}(3010)(1 - p_2 - p_4) &= 1 + p_1 \cdot \mathbb{E}(2010) + p_3 \cdot \mathbb{E}(3000) \\ &= \frac{1}{1 - p_2 - p_4} + \frac{p_1}{1 - p_2 - p_4} \mathbb{E}(2010) + \frac{p_3}{1 - p_2 - p_4} \mathbb{E}(3000) \\ &= \frac{1}{p_1 + p_3} + \frac{p_1}{p_1 + p_3} \mathbb{E}(2010) + \frac{p_3}{p_1 + p_3} \mathbb{E}(3000) \end{aligned}$$

### 3 Rekursionsformel für den Zwei-Personen-Fall

Die vorangegangenen Überlegungen lassen sich konzeptionell auf den Fall übertragen, dass mehrere Personen gegeneinander spielen. Der Einfachheit halber beschränken wir uns auf den Fall, dass zwei Personen A und B mit den verschiedenen Satzstrategien  $S = (s_1, \dots, s_m)$  und  $T = (t_1, \dots, t_m)$  gegeneinander antreten und das Ergebnis jedes Wurfes für beide maßgeblich ist. Wer zuerst alle Chips abgeräumt hat, gewinnt. Entsteht eine Situation, in der A und B auf jedem Feld gleich viele Chips liegen haben, so ist das Spiel (mit unentschiedenem Ausgang) beendet. Jede Spielsituation ist jetzt durch ein Paar  $(V, W)$  von  $m$ -Tupeln  $V = (v_1, \dots, v_m)$  und  $W = (w_1, \dots, w_m)$  gegeben. Hierbei bezeichnen  $v_j$  bzw.  $w_j$  die Anzahl der Chips, die A bzw. B noch auf Feld  $j$  stehen haben ( $j = 1, \dots, m$ ). Zu guter Letzt bezeichne  $\mathbb{E}(V, W)$  den Erwartungswert der Anzahl noch nötiger Würfe bis zum Spielende in der Spielsituation  $(V, W)$ . Bei identischer Spielsituation ist das Spiel mit einem Unentschieden beendet, sodass kein weiterer Wurf erfolgt. In diesem Fall gilt also  $E(V, W) = 0$ . Es erfolgt auch kein weiterer Wurf, wenn entweder A oder B keinen Chip mehr im Spiel haben. Diese beiden Abbruchbedingungen können symbolisch folgendermaßen dargestellt werden:

$$V = W \quad \vee \quad \sum_i v_i = 0 \quad \vee \quad \sum_i w_i = 0. \quad (2)$$

Weiter definieren wir die Normierung

$$s := \sum_{j=1}^m p_j \mathbf{1}(v_j + w_j > 0),$$

was die Gesamtwahrscheinlichkeit darstellt, dass in einem Wurf mindestens einer der beiden Spieler einen Chip verliert. Damit ergibt sich die folgende Berechnungsvorschrift für  $\mathbb{E}(V, W)$ :

$$\mathbb{E}(V, W) = \begin{cases} 0, & \text{falls (2),} \\ \frac{1}{s} + \sum_{j=1}^m \frac{p_j}{s} \cdot \mathbf{1}(v_j + w_j > 0) \cdot \mathbb{E}(V_j, W_j), & \text{sonst.} \end{cases}$$

Die neuen Spielsituationen  $V_j$  und  $W_j$  sind so wie beim 1-Personen-Spiel definiert.

#### Beispiel

$$\begin{aligned} \mathbb{E}(100, 010) &= 1 + p_1 \mathbb{E}(000, 010) + p_2 \mathbb{E}(100, 000) + p_3 \mathbb{E}(100, 010) \\ &= \frac{1}{p_1 + p_2} + \frac{p_1}{p_1 + p_2} \mathbb{E}(000, 010) + \frac{p_2}{p_1 + p_2} \mathbb{E}(100, 000) \\ &= \frac{6}{5}; \quad p_1 = \frac{1}{2}, \quad p_2 = \frac{1}{3} \end{aligned}$$

Ergebnis:  $\mathbb{E}(100, 010) < \min(\mathbb{E}(V); \mathbb{E}(W))$ .

## 4 Programmdokumentation

```
1  from fractions import Fraction
2  from functools import lru_cache
3
4  # -----
5  # 1. Erwartungswert Einzelspieler
6  # -----
7  @lru_cache(maxsize=None)
8  def E_one(V, p):
9      if all(v == 0 for v in V):
10         return Fraction(0)
11     total, s = Fraction(0), Fraction(0)
12     for j, vj in enumerate(V):
13         if vj > 0:
14             Vj = list(V)
15             Vj[j] -= 1
16             total += p[j] * E_one(tuple(Vj), p)
17             s += p[j]
18     return (1 + total) / s
19
20 # -----
21 # 2. Erwartungswert Zweispieler
22 # -----
23 @lru_cache(maxsize=None)
24 def E_two(V, W, p):
25     m = len(p)
26     if V == W or all(v == 0 for v in V) or all(w == 0 for w in W):
27         return Fraction(0)
28     total, s = Fraction(0), Fraction(0)
29     for j in range(m):
30         if V[j] > 0 or W[j] > 0:
31             Vj, Wj = list(V), list(W)
32             if V[j] > 0: Vj[j] -= 1
33             if W[j] > 0: Wj[j] -= 1
34             total += p[j] * E_two(tuple(Vj), tuple(Wj), p)
35             s += p[j]
36
37     return (1 + total) / s
```