# Grundlagen: Algorithmen und Datenstrukturen Woche 3

**Tobias Eppacher** 

School of Computation, Information and Technology

12. Mai 2025



#### Table of contents

Aufgaben

E-Aufgaben

Hausaufgaben



#### Binäre Zufallsvariablen

- Binäre Zufallsvariable Y
- Wert von Y nur 0 oder 1
- In dieser Aufgabe: konstante Wahrscheinlichkeiten  $\mathbb{P}(Y=1)=c$  und  $\mathbb{P}(Y=0)=1-c$   $c\in[0,1]$
- ► Erwartungswert:  $\mathbb{E}[Y] = \sum_{y \in 0,1} y * \mathbb{P}[Y = y]$  $\mathbb{E}[Y] = 0 * \mathbb{P}[Y = 0] + 1 * \mathbb{P}[Y = 1] = c$ (Summe der möglichen Werte gewichtet mit deren Auftrittswahrscheinlichkeit)
- Linearität des Erwartungswertes:  $\mathbb{E}[aX_1 + bX_2] = a \cdot \mathbb{E}[X_1] + b \cdot \mathbb{E}[X_2]$





Gegeben sei eine Zahl  $a \in 0, 1$  sowie eine Zahlenfolge  $(x_1, x_2, ..., x_k)$ , wobei  $x_i \in 0, 1$  für alle  $i \in 1, ..., k$  gilt, wobei k die Länge der Zahlenfolge ist. Gefragt ist, ob a in der Zahlenfolge vorkommt.

**Input:** int *a*, int[]  $(x_1, x_2, ..., x_k)$ 

1: int 
$$i := 1$$

2: while 
$$i \leq k$$
 do

3: if 
$$x_i = a$$
 then

5: 
$$xi := r(xi, y)$$

6: 
$$i := i + 1$$

- 7: **end if**
- 8: end while

- Erwartete Anzahl
   Vergleiche x<sub>i</sub> = a
   (Alle Eingaben gleich wahrscheinlich)
- 2. Asymptotisch erwartete Laufzeit

$$\sum_{i=0}^{n} c^{i} = \frac{c^{n+1}-1}{c-1} \quad c \neq 1$$





Was ist die erwartete Anzahl an Vergleichen ( $x_i = a$ ) bei gleicher Wahrscheinlichkeit für alle Eingaben?



Was ist die asymptotisch erwartete Laufzeit?

**Tobias Eppacher** 

Gegeben sei eine Zahlenfolge  $A[0], \ldots, A[n-1]$ , wobei die Länge n ist, und eine Zahl x aus dieser Folge. Gehen Sie im Folgenden davon aus, dass die Wahrscheinlichkeit von Duplikaten in A vernachlässigbar gering ist, das heißt ihre Anzahl ist im Durchschnitt in  $\mathcal{O}(1)$ .



Bestimmen Sie die Komplexität von count im worst-case, best-case und average-case.

Überlegen Sie sich einen alternativen Algorithmus, der auf **sortierten** Folgen arbeitet, und bestimmen Sie dessen Komplexität im worst-case, best-case und average-case. Vergleichen Sie diese mit den Ergebnissen aus Aufgabenteil a).



```
// count(x, A) mit early stopping
int c = 0;
for (int i = 0; i < n; i++) {
        if (A[i] == x) { c++ };
        else { if (A[i] > x) return c; }
}
return c;
```



```
// count(x, A) mit binärer Suche
int c = 0, l = 0, r = n - 1, m;
while (1 <= r) {
 m = (1 + r) / 2;
  if (A[m] == x) {
    while (m != -1 \&\& A[m] == x) {
     m--: c++:
   m = (1 + r) / 2 + 1;
    while (m != A.length \&\& A[m] == x) {
      m++; c++;
    return c:
  if (A[m] < x) 1 = m + 1;
  else r = m - 1:
return c:
```

Andere Vorschläge? (wenn genug Zeit)





Lässt sich die Komplexität verbessern, indem man die Folge zunächst sortiert?

#### Aufgabe 3.3 - Selbstorganisierende Liste

```
public class SelfOrganizingList<T> {
  private static class Node < T> {
    T data:
    Node<T> next;
    Node (T d) {
      data = d;
      next = null:
 public void add(T data) {
    // TODO: Neuer Knoten am Listenende + O(1) Laufzeit
  public Optional<T> findFirst(Predicate<T> p) {
    // TODO: return das erste p.test(n.data) == true
 public void removeDuplicates() {
    // TODO: Behalte erste Vorkommen von Elementen + O(1) Speicher
```

# Aufgabe 3.3 - Selbstorganisierende Liste (a)

```
public void add(T data) {
```

## Aufgabe 3.3 - Selbstorganisierende Liste (b)

```
public Optional<T> findFirst(Predicate<T> p) {
```

## Aufgabe 3.3 - Selbstorganisierende Liste (c)

```
public void removeDuplicates() {
```

## Aufgabe 3.4 - Algorithmen und Laufzeiten

Entwerfen Sie im Folgenden zwei einfache Funktionen und erarbeiten Sie korrekten java-Code.

Bestimmen Sie dann die asymptotische Laufzeit Ihres Algorithmus.

Sie dürfen in ihren Algorithmen ausschließlich Schleifen, If-Statements, Additionen, Subtraktion sowie Multiplikation verwenden.

- a. Ganzzahldivision von zwei int a > 0 und b > 0
- b. Rest für Division (Modulo) von zwei **int** a > 0 und  $b \neq 0$



## Aufgabe 3.4 - Algorithmen und Laufzeiten (a)

Ganzzahldivision von zwei **int** a > 0 und b > 0



## Aufgabe 3.4 - Algorithmen und Laufzeiten (b)

Rest für Division (Modulo) von zwei **int** a > 0 und  $b \neq 0$ 

## E-Aufgaben

- Aufgabe 3.5 Noch mehr Spaß mit  $\mathcal{O}$ 
  - Gute Überprüfung für Verständnis von  $\mathcal{O}$ 
    - Kleiner Induktionsbeweis
- Aufgabe 3.6 Zufallsvariablen-Caching
  - Übung zu Zufallsvariablen

## Hausaufgaben

Hausaufgabe 3 - Dynamisches Array (Deadline: 21.05.2025)

#### Fragen?

- Nach Übung gerne bei mir melden
- Tutoriumschannel oder DM an mich auf Zulip
- Vorlesungschannels von GAD auf Zulip (insbesondere bei Hausaufgaben)

## Feedback oder Verbesserungsvorschläge?

Gerne nach dem Tutorium mit mir quatschen oder DM auf Zulip

#### Bis nächste Woche!

