



Programmieren  
und Problemlösen  
Binäre Suche und Rekursion

Dennis Komm

# Daten suchen

## Lineare Suche

# Lineare Suche

Laufe durch Liste von links nach rechts und vergleiche jedes Element mit dem gesuchten

- Einfachste Möglichkeit der Suche
- Funktioniert auch in ungeordneten Daten

# Lineare Suche

Laufe durch Liste von links nach rechts und vergleiche jedes Element mit dem gesuchten

- Einfachste Möglichkeit der Suche
- Funktioniert auch in ungeordneten Daten
- Braucht bis zu  $n$  Vergleiche auf Liste der Länge  $n$ , falls gesuchtes Element an letzter Stelle ist (oder nicht vorkommt)

# Lineare Suche

Laufe durch Liste von links nach rechts und vergleiche jedes Element mit dem gesuchten

- Einfachste Möglichkeit der Suche
- Funktioniert auch in ungeordneten Daten
- Braucht bis zu  $n$  Vergleiche auf Liste der Länge  $n$ , falls gesuchtes Element an letzter Stelle ist (oder nicht vorkommt)
- Komplexität in  $\mathcal{O}(n)$

# Lineare Suche

```
def linsearch(data, searched):  
    index = 0  
    while index < len(data):  
        if data[index] == searched:  
            return index  
        index += 1  
    return -1
```

# Lineare Suche

```
def linsearch(data, searched):  
    index = 0  
    while index < len(data):  
        if data[index] == searched:  
            return index  
        index += 1  
    return -1
```

```
def linsearch(data, searched):  
    if searched in data:  
        return True  
    else:  
        return False
```

# Lineare Suche

```
def linsearch(data, searched):  
    index = 0  
    while index < len(data):  
        if data[index] == searched:  
            return index  
        index += 1  
    return -1
```

```
def linsearch(data, searched):  
    if searched in data:  
        return True  
    else:  
        return False
```

```
def linsearch(data, searched):  
    return searched in data
```

# Daten suchen

## Binäre Suche

# Binäre Suche

## Beispiel

Gegeben eine Liste der ersten 8 Primzahlen, finde heraus, an welcher Position Primzahl 17 ist

# Binäre Suche

## Beispiel

Gegeben eine Liste der ersten 8 Primzahlen, finde heraus, an welcher Position Primzahl 17 ist

2	3	5	7	11	13	17	19
0	1	2	3	4	5	6	7

17
----

# Binäre Suche

## Beispiel

Gegeben eine Liste der ersten 8 Primzahlen, finde heraus, an welcher Position Primzahl 17 ist

2	3	5	7	11	13	17	19
0	1	2	3	4	5	6	7

17
----

# Binäre Suche

## Beispiel

Gegeben eine Liste der ersten 8 Primzahlen, finde heraus, an welcher Position Primzahl 17 ist

2	3	5	7	11	13	17	19
0	1	2	3	4	5	6	7

17
----

# Binäre Suche

## Beispiel

Gegeben eine Liste der ersten 8 Primzahlen, finde heraus, an welcher Position Primzahl 17 ist

2	3	5	7	11	13	17	19
0	1	2	3	4	5	6	7

17
----

# Binäre Suche

## Beispiel

Gegeben eine Liste der ersten 8 Primzahlen, finde heraus, an welcher Position Primzahl 17 ist

2	3	5	7	11	13	17	19
0	1	2	3	4	5	6	7

17
----

# Binäre Suche

## Beispiel

Gegeben eine Liste der ersten 8 Primzahlen, finde heraus, an welcher Position Primzahl 17 ist

2	3	5	7	11	13	17	19
0	1	2	3	4	5	6	7

17

# Binäre Suche

## Beispiel

Gegeben eine Liste der ersten 8 Primzahlen, finde heraus, an welcher Position Primzahl 17 ist

2	3	5	7	11	13	17	19
0	1	2	3	4	5	6	7

17

# Binäre Suche

Nutze aus, dass Daten sortiert sind

# Binäre Suche

Nutze aus, dass Daten sortiert sind

- Zwei Variablen `left` and `right`
- Diese geben **Suchraum** an
- Betrachte Wert in der Mitte (`Index current`)

# Binäre Suche

Nutze aus, dass Daten sortiert sind

- Zwei Variablen `left` and `right`
- Diese geben **Suchraum** an
- Betrachte Wert in der Mitte (`Index current`)
- Ist dieser der gesuchte, sind wir fertig

# Binäre Suche

Nutze aus, dass Daten sortiert sind

- Zwei Variablen `left` and `right`
- Diese geben **Suchraum** an
- Betrachte Wert in der Mitte (Index `current`)
- Ist dieser der gesuchte, sind wir fertig
- Ist dieser zu klein, ist auch alles links von ihm zu klein

⇒ `left = current + 1`

# Binäre Suche

Nutze aus, dass Daten sortiert sind

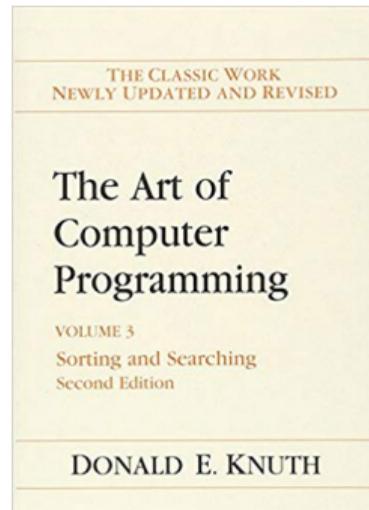
- Zwei Variablen `left` and `right`
- Diese geben **Suchraum** an
- Betrachte Wert in der Mitte (Index `current`)
- Ist dieser der gesuchte, sind wir fertig
- Ist dieser zu klein, ist auch alles links von ihm zu klein
- ⇒ `left = current + 1`
- Ist dieser zu gross, ist auch alles rechts von ihm zu gross
- ⇒ `right = current - 1`

# Binäre Suche

Daten **suchen** und sortieren sind zwei der grundlegendsten Aufgaben von Informatikerinnen und Informatikern

# Binäre Suche

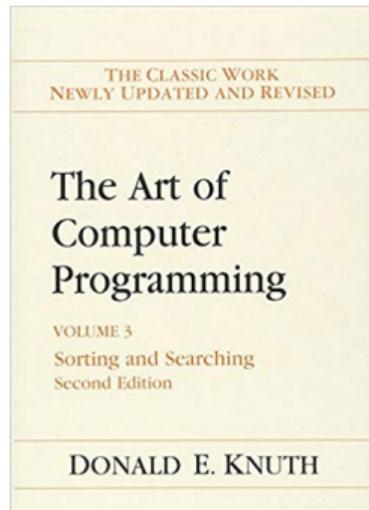
Daten **suchen** und sortieren sind zwei der grundlegendsten Aufgaben von Informatikerinnen und Informatikern



# Binäre Suche

Daten **suchen** und sortieren sind zwei der grundlegendsten Aufgaben von Informatikerinnen und Informatikern

Die erste binäre Suche wurde 1946 veröffentlicht (und das Prinzip war bereits lange davor bekannt), allerdings ist die erste für alle  $n$  korrekt funktionierende Version erst 14 Jahre später erschienen



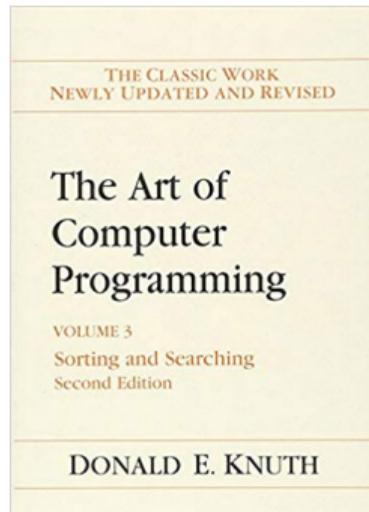
# Binäre Suche

Daten **suchen** und sortieren sind zwei der grundlegendsten Aufgaben von Informatikerinnen und Informatikern

Die erste binäre Suche wurde 1946 veröffentlicht (und das Prinzip war bereits lange davor bekannt), allerdings ist die erste für alle  $n$  korrekt funktionierende Version erst 14 Jahre später erschienen

*„Although the basic idea of binary search is comparatively straightforward, the details can be surprisingly tricky. . . “*

–Donald Knuth



# Aufgabe – Binäre Suche

## Implementieren Sie die binäre Suche

- als Python-Funktion
- mit „Zeigern“ `left`, `right` und `current`
- Am Anfang ist `left = 0` und `right = len(data) - 1`
- Verkleinern Sie den Suchraum in jedem Schritt wie beschrieben
- Wenn Element gefunden wird, wird seine Position zurückgegeben
- Sonst wird `-1` zurückgegeben



# Binäre Suche

```
def binsearch(data, searched):  
    left = 0  
    right = len(data) - 1  
    while left <= right:  
        current = (left + right) // 2  
        if data[current] == searched:  
            return current  
        elif data[current] > searched:  
            right = current - 1  
        else:  
            left = current + 1  
    return -1
```

# Suchen

## Komplexität binärer Suche

# Komplexität binärer Suche

- Am Anfang hat Liste  $n$  Elemente

# Komplexität binärer Suche

- Am Anfang hat Liste  $n$  Elemente
- Mit jeder Iteration wird der **Suchraum** auf die Hälfte reduziert

# Komplexität binärer Suche

- Am Anfang hat Liste  $n$  Elemente
- Mit jeder Iteration wird der **Suchraum** auf die Hälfte reduziert
- Nach der ersten Iteration  $n/2$  Elemente

# Komplexität binärer Suche

- Am Anfang hat Liste  $n$  Elemente
- Mit jeder Iteration wird der **Suchraum** auf die Hälfte reduziert
- Nach der ersten Iteration  $n/2$  Elemente
- Nach der zweiten Iteration  $n/4$  Elemente

# Komplexität binärer Suche

- Am Anfang hat Liste  $n$  Elemente
- Mit jeder Iteration wird der **Suchraum** auf die Hälfte reduziert
- Nach der ersten Iteration  $n/2$  Elemente
- Nach der zweiten Iteration  $n/4$  Elemente
- ...

# Komplexität binärer Suche

- Am Anfang hat Liste  $n$  Elemente
- Mit jeder Iteration wird der **Suchraum** auf die Hälfte reduziert
- Nach der ersten Iteration  $n/2$  Elemente
- Nach der zweiten Iteration  $n/4$  Elemente
- ...
- Nach wie vielen Iterationen  $x$  ist nur noch ein Element übrig?

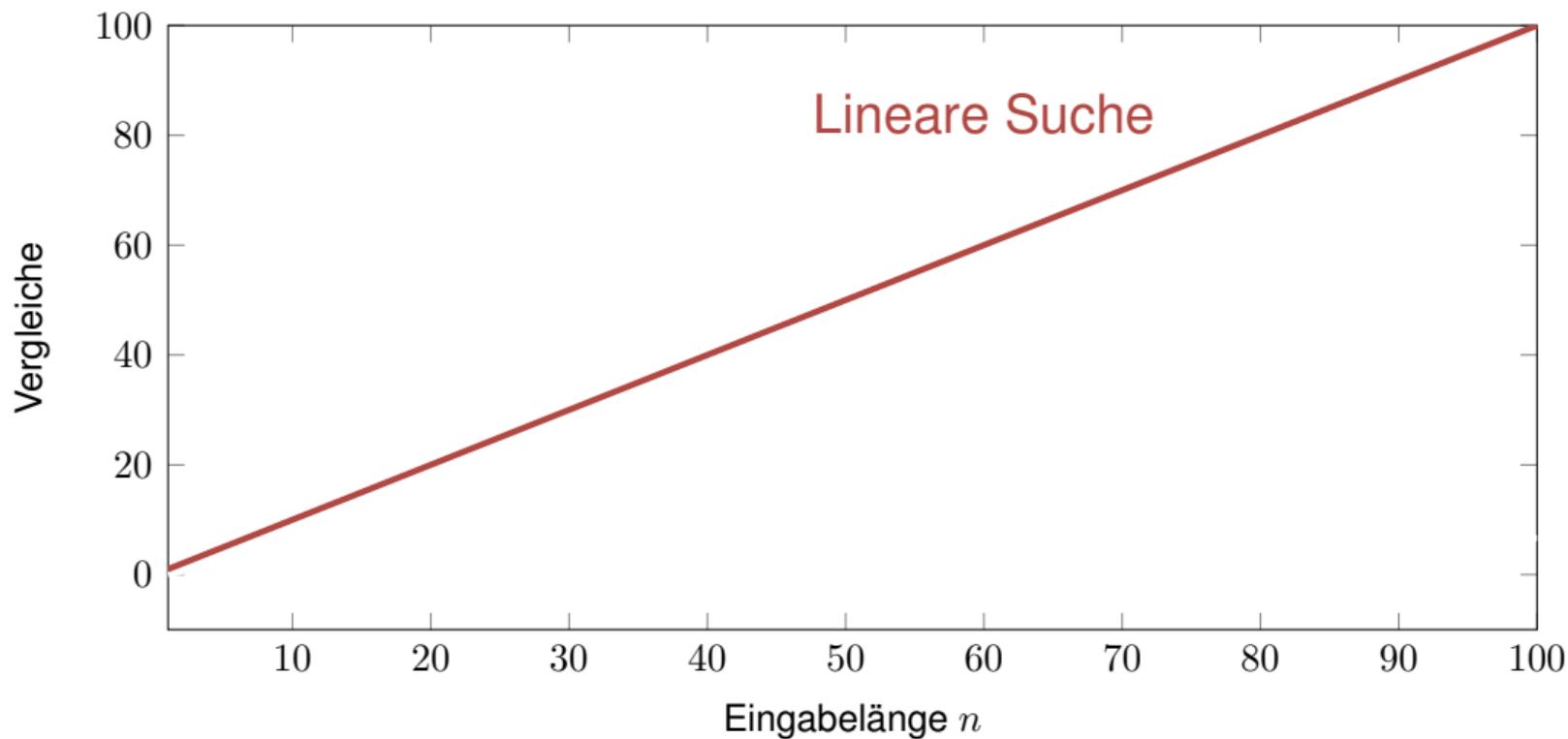
# Komplexität binärer Suche

- Am Anfang hat Liste  $n$  Elemente
- Mit jeder Iteration wird der **Suchraum** auf die Hälfte reduziert
- Nach der ersten Iteration  $n/2$  Elemente
- Nach der zweiten Iteration  $n/4$  Elemente
- ...
- Nach wie vielen Iterationen  $x$  ist nur noch ein Element übrig?
- $n/2^x = 1 \iff n = 2^x \iff x = \log_2 n$

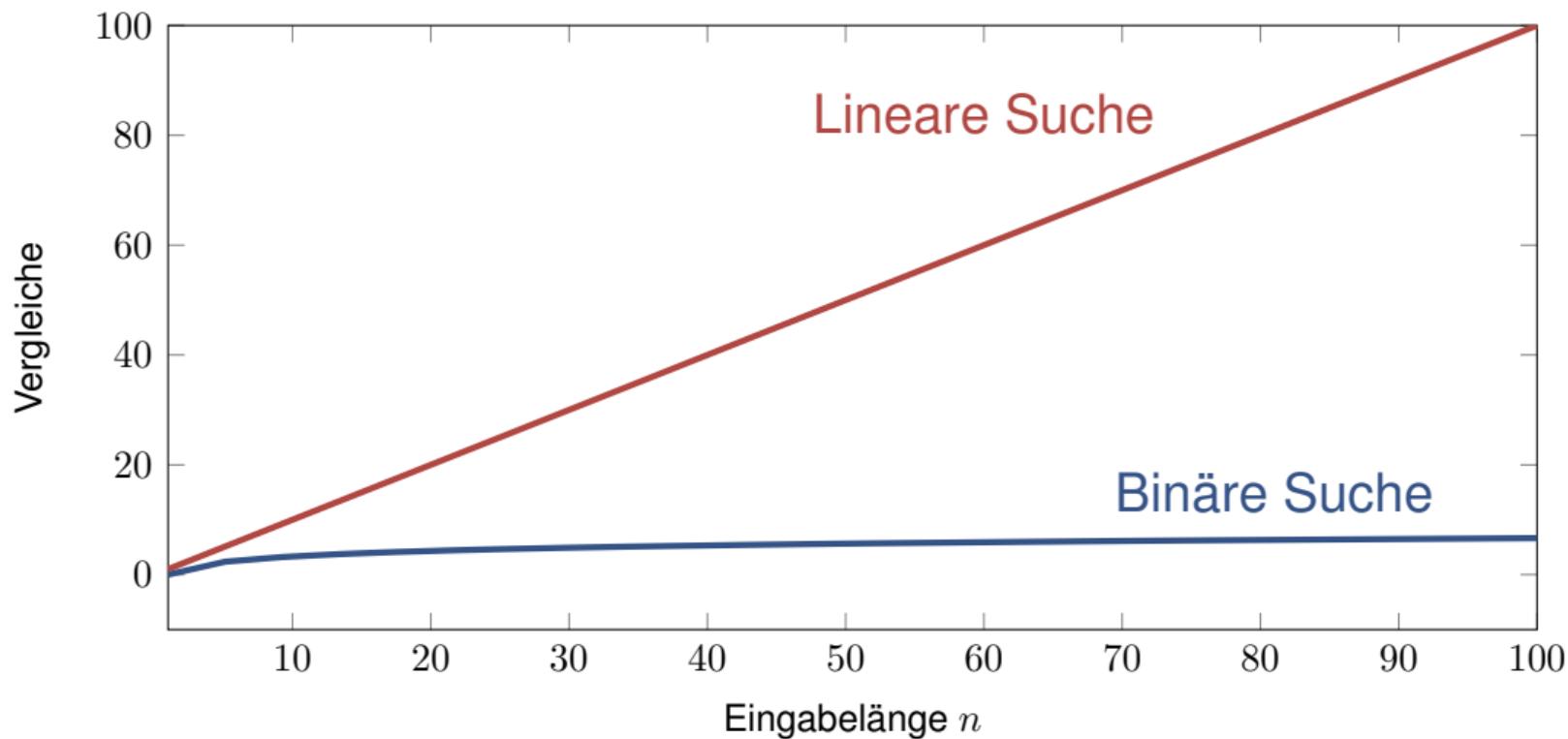
# Komplexität binärer Suche

- Am Anfang hat Liste  $n$  Elemente
- Mit jeder Iteration wird der **Suchraum** auf die Hälfte reduziert
- Nach der ersten Iteration  $n/2$  Elemente
- Nach der zweiten Iteration  $n/4$  Elemente
- ...
- Nach wie vielen Iterationen  $x$  ist nur noch ein Element übrig?
- $n/2^x = 1 \iff n = 2^x \iff x = \log_2 n$
- Komplexität in  $\mathcal{O}(\log_2 n)$

# Komplexität binärer Suche



# Komplexität binärer Suche



## Laufzeit der binären Suche im schlechtesten Fall darstellen

- Wir verwenden wieder eine Variable `counter`, um Vergleiche zu zählen
- Algorithmus wird auf sortierten Listen mit den Werten 1 bis  $n$  laufen gelassen
- Der Wert von  $n$  wächst mit jeder Iteration um 1
- Am Anfang ist  $n$  dabei 1, am Ende 1 000 000
- Gesucht wird immer das erste Element 1
- Ergebnis wird in einer Liste gespeichert und mit `matplotlib` geplottet

# Komplexität binärer Suche

## Worst Case

```
values = []  
data = [1]  
  
for i in range(1, 1000001):  
    data.append(data[-1] + 1)  
    values.append(binsearch(data, 1))  
  
plt.plot(values, color="red")  
plt.show()
```

# Komplexität binärer Suche

## Worst Case

```
values = []  
data = [1]
```

```
for i in range(1, 1000001):  
    data.append(data[-1] + 1)  
    values.append(binsearch(data, 1))
```

```
plt.plot(values, color="red")  
plt.show()
```

Füge Element hinzu,  
das eins grösser ist  
als das aktuell letzte

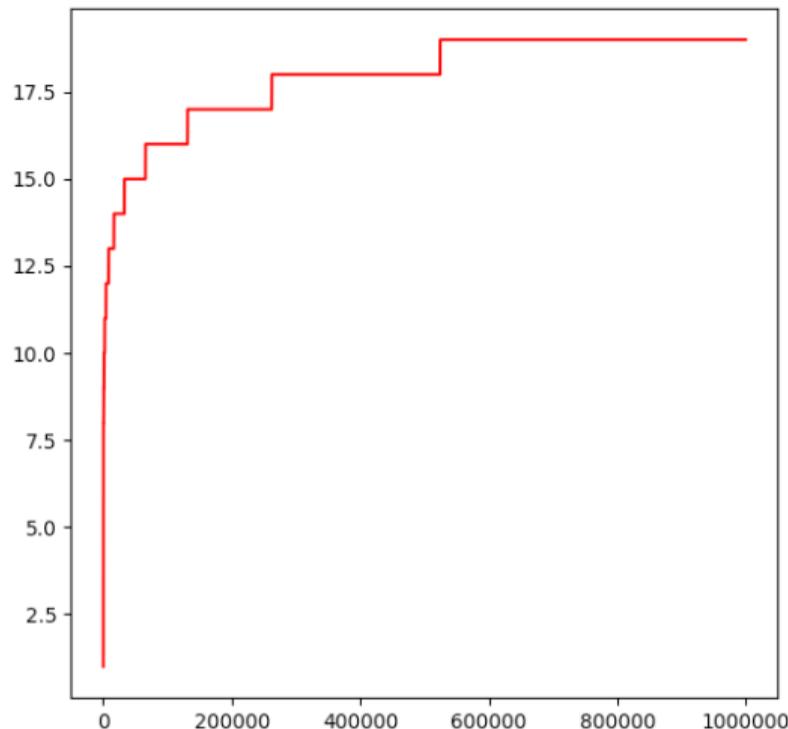
# Komplexität binärer Suche

## Worst Case

```
values = []
data = [1]

for i in range(1, 1000001):
    data.append(data[-1] + 1)
    values.append(binsearch(data, 1))

plt.plot(values, color="red")
plt.show()
```



# Komplexität binärer Suche

Was, wenn Daten unsortiert sind?

# Komplexität binärer Suche

Was, wenn Daten unsortiert sind?

- Lineare Suche funktioniert auch in unsortierten Listen und ist in  $\mathcal{O}(n)$

# Komplexität binärer Suche

## Was, wenn Daten unsortiert sind?

- Lineare Suche funktioniert auch in unsortierten Listen und ist in  $\mathcal{O}(n)$
- Bei mehrfacher Suche kann einmaliges Sortieren sich lohnen
- Sortieren ist in  $\mathcal{O}(n \log_2 n)$  und damit langsamer als lineare Suche
- Binäre Suche ist in  $\mathcal{O}(\log_2 n)$  und damit allerdings wiederum viel schneller als lineare Suche

# Komplexität binärer Suche

## Was, wenn Daten unsortiert sind?

- Lineare Suche funktioniert auch in unsortierten Listen und ist in  $\mathcal{O}(n)$
- Bei mehrfacher Suche kann einmaliges Sortieren sich lohnen
- Sortieren ist in  $\mathcal{O}(n \log_2 n)$  und damit langsamer als lineare Suche
- Binäre Suche ist in  $\mathcal{O}(\log_2 n)$  und damit allerdings wiederum viel schneller als lineare Suche

## Wann lohnt sich Sortieren?

# Komplexität binärer Suche

Was, wenn Daten unsortiert sind?

- Lineare Suche funktioniert auch in unsortierten Listen und ist in  $\mathcal{O}(n)$
- Bei mehrfacher Suche kann einmaliges Sortieren sich lohnen
- Sortieren ist in  $\mathcal{O}(n \log_2 n)$  und damit langsamer als lineare Suche
- Binäre Suche ist in  $\mathcal{O}(\log_2 n)$  und damit allerdings wiederum viel schneller als lineare Suche

Wann lohnt sich Sortieren?

**Wenn öfter als  $\log_2 n$  Mal gesucht werden muss**

# Rekursive Funktionen

# Rekursive Funktionen

`def f():`  $\iff$  Python „lernt“ neues Wort `f`

# Rekursive Funktionen

`def f():`  $\iff$  Python „lernt“ neues Wort `f`

Aus dem Duden

**Kühl-schrank**, der

Mit einer Kältemaschine ausgestatteter schrankartiger Behälter zum Kühlen oder Frischhalten von Lebensmitteln

# Rekursive Funktionen

`def f():`  $\iff$  Python „lernt“ neues Wort `f`

Aus dem Duden

**Kühl-schrank**, der

Mit einer Kältemaschine ausgestatteter schrankartiger Behälter zum Kühlen oder Frischhalten von Lebensmitteln

- Diese Analogie stimmt nicht ganz, denn Funktionen können „sich selber“ aufrufen
- Solche Funktionen heissen **rekursive Funktionen**

# Rekursive Funktionen

`def f():`  $\iff$  Python „lernt“ neues Wort `f`

## Aus dem Duden

**Kühl-schrank**, der

Mit einer Kältemaschine ausgestatteter schrankartiger Behälter zum Kühlen oder Frischhalten von Lebensmitteln

- Diese Analogie stimmt nicht ganz, denn Funktionen können „sich selber“ aufrufen
- Solche Funktionen heißen **rekursive Funktionen**

## Nicht aus dem Duden

**Kühl-schrank**, der

Ein Kühlschranks

# Rekursive Funktionen

Dies führt zunächst einmal zu einer **Endlosschleife**

# Rekursive Funktionen

Dies führt zunächst einmal zu einer **Endlosschleife**

```
def f():  
    print("Hallo, Welt!")  
    f()
```

# Rekursive Funktionen

Dies führt zunächst einmal zu einer **Endlosschleife**

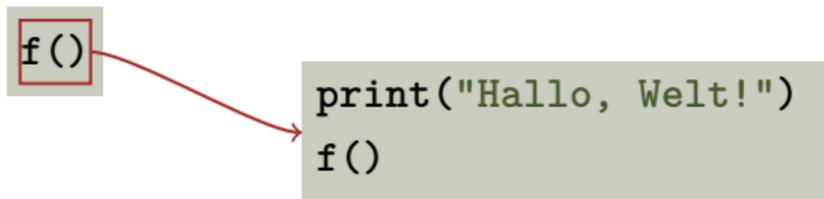
```
def f():  
    print("Hallo, Welt!")  
    f()
```

```
f()
```

# Rekursive Funktionen

Dies führt zunächst einmal zu einer **Endlosschleife**

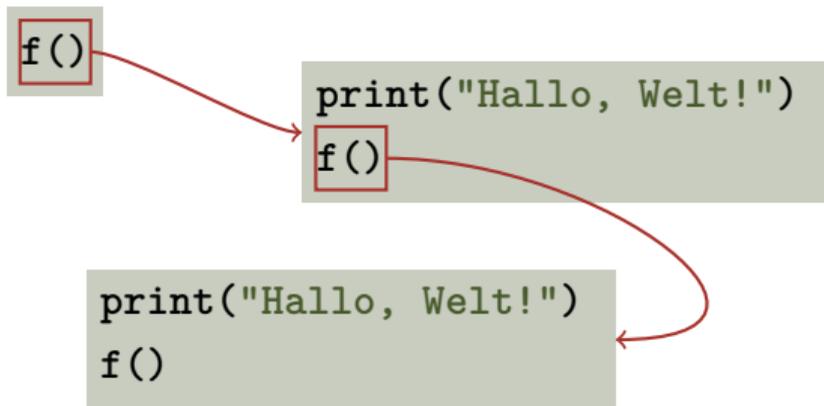
```
def f():  
    print("Hallo, Welt!")  
    f()
```



# Rekursive Funktionen

Dies führt zunächst einmal zu einer **Endlosschleife**

```
def f():  
    print("Hallo, Welt!")  
    f()
```

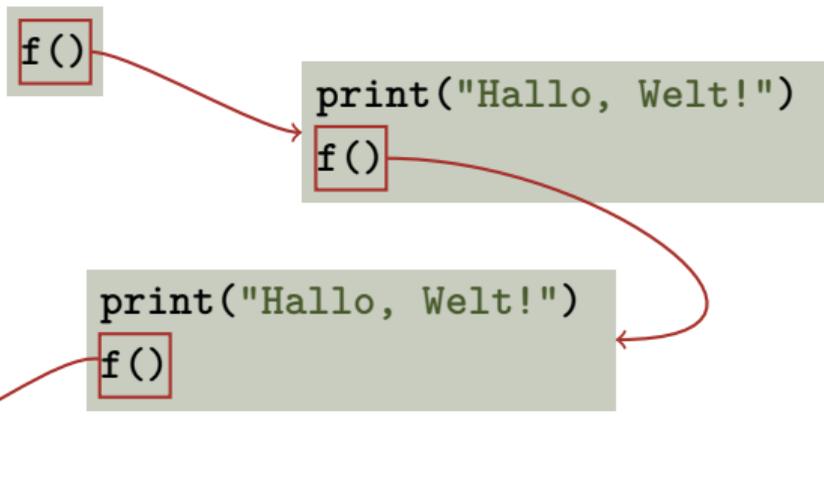


# Rekursive Funktionen

Dies führt zunächst einmal zu einer **Endlosschleife**

```
def f():  
    print("Hallo, Welt!")  
    f()
```

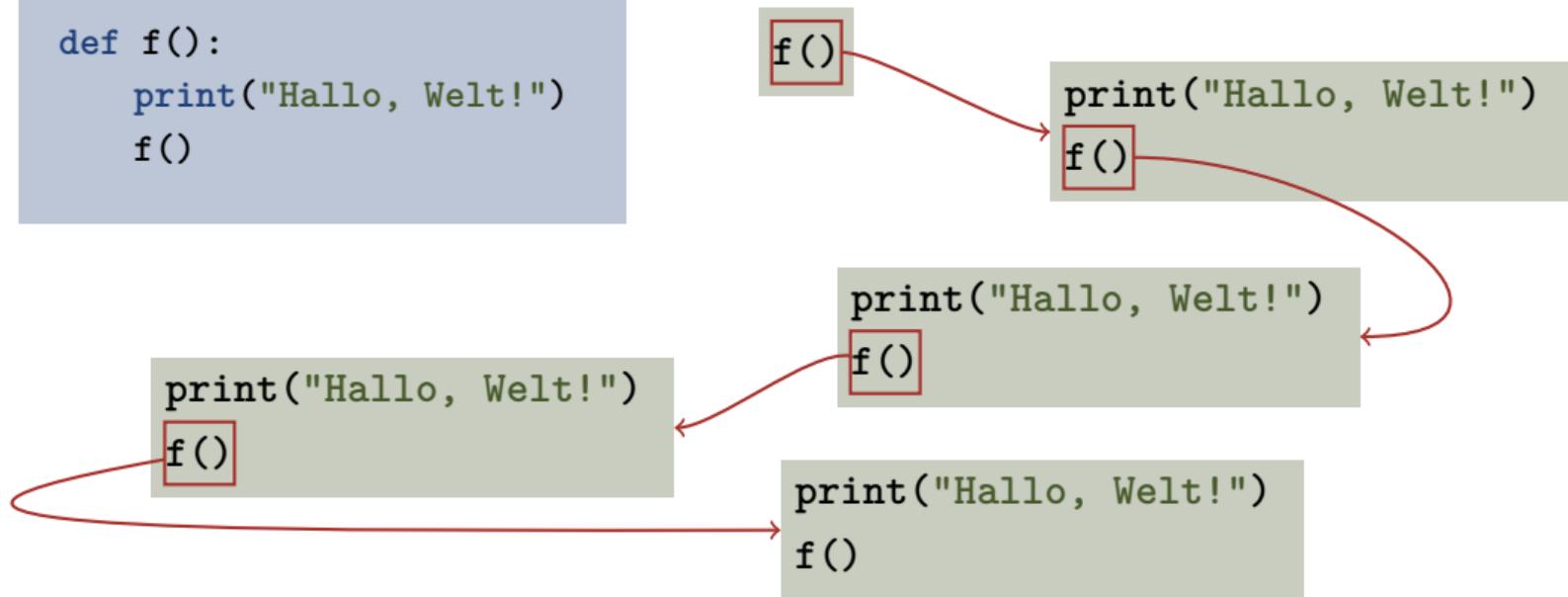
```
print("Hallo, Welt!")  
f()
```



# Rekursive Funktionen

Dies führt zunächst einmal zu einer **Endlosschleife**

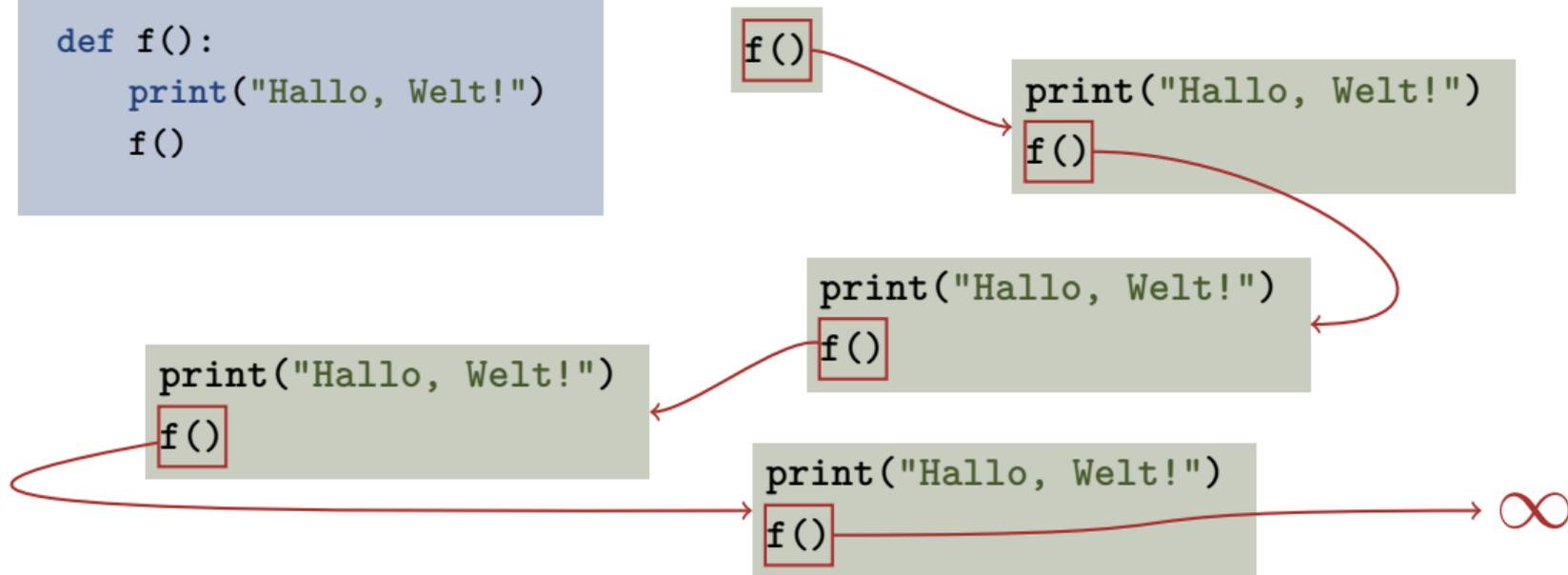
```
def f():  
    print("Hallo, Welt!")  
    f()
```



# Rekursive Funktionen

Dies führt zunächst einmal zu einer **Endlosschleife**

```
def f():  
    print("Hallo, Welt!")  
    f()
```



# Rekursive Funktionen

Wir verwenden Parameter, um nach endlicher Zahl von Aufrufen abubrechen

# Rekursive Funktionen

Wir verwenden Parameter, um nach endlicher Zahl von Aufrufen abubrechen

```
def f(k):  
    print(k)  
    if k == 1:  
        return  
    else:  
        f(k-1)
```

# Rekursive Funktionen

Wir verwenden Parameter, um nach endlicher Zahl von Aufrufen abubrechen

```
def f(k):  
    print(k)  
    if k == 1:  
        return  
    else:  
        f(k-1)
```

Parameter (oder jedwede lokale Variable)  
wird für jeden Aufruf neu erstellt

# Rekursive Funktionen

Wir verwenden Parameter, um nach endlicher Zahl von Aufrufen abubrechen

```
def f(k):  
    print(k)  
    if k == 1:  
        return  
    else:  
        f(k-1)
```

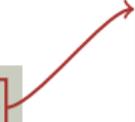
f(4)

# Rekursive Funktionen

Wir verwenden Parameter, um nach endlicher Zahl von Aufrufen abubrechen

```
def f(k):  
    print(k)  
    if k == 1:  
        return  
    else:  
        f(k-1)
```

f(4)



```
print(4)  
if 4 == 1:  
    return  
else:  
    f(3)
```

# Rekursive Funktionen

Wir verwenden Parameter, um nach endlicher Zahl von Aufrufen abubrechen

```
def f(k):  
    print(k)  
    if k == 1:  
        return  
    else:  
        f(k-1)
```

f(4)

```
print(4)  
if 4 == 1:  
    return  
else:
```

f(3)

```
print(3)  
if 3 == 1:  
    return  
else:  
    f(2)
```

# Rekursive Funktionen

Wir verwenden Parameter, um nach endlicher Zahl von Aufrufen abubrechen

```
def f(k):  
    print(k)  
    if k == 1:  
        return  
    else:  
        f(k-1)
```

f(4)

```
print(4)  
if 4 == 1:  
    return  
else:  
    f(3)
```

f(3)

```
print(3)  
if 3 == 1:  
    return  
else:  
    f(2)
```

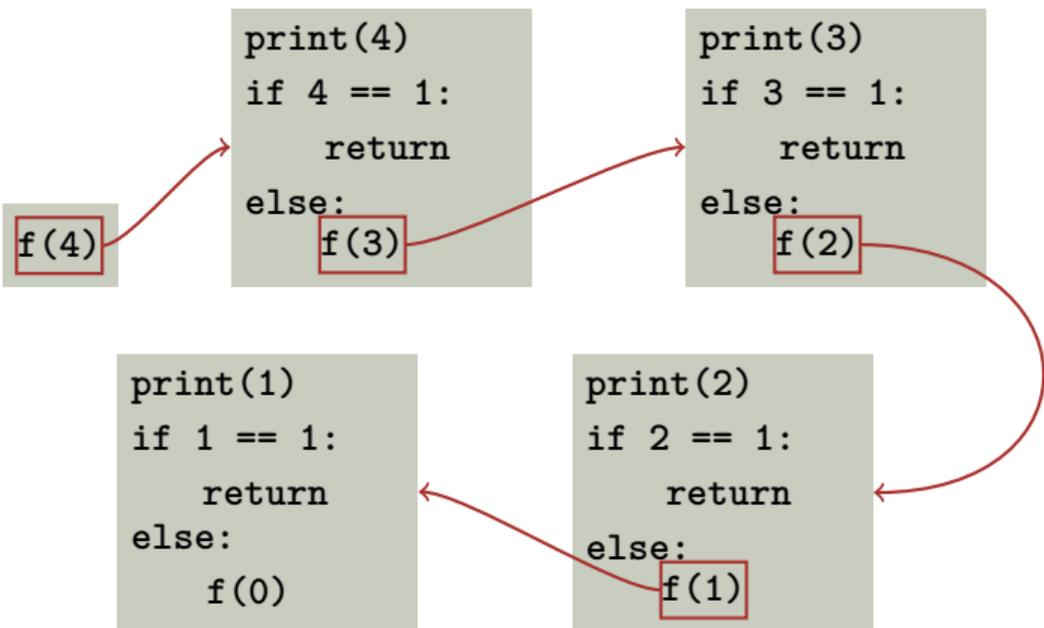
f(2)

```
print(2)  
if 2 == 1:  
    return  
else:  
    f(1)
```

# Rekursive Funktionen

Wir verwenden Parameter, um nach endlicher Zahl von Aufrufen abubrechen

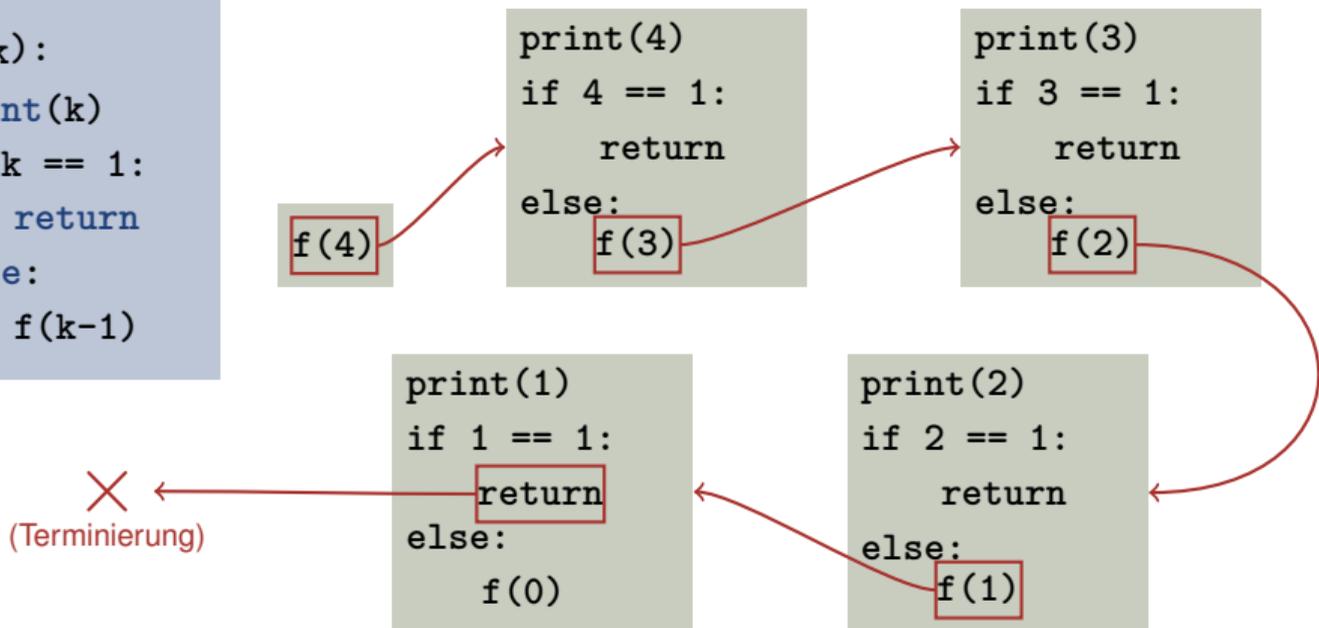
```
def f(k):  
    print(k)  
    if k == 1:  
        return  
    else:  
        f(k-1)
```



# Rekursive Funktionen

Wir verwenden Parameter, um nach endlicher Zahl von Aufrufen abubrechen

```
def f(k):  
    print(k)  
    if k == 1:  
        return  
    else:  
        f(k-1)
```



# Fakultät und Summe

# Fakultät rekursiv berechnen

- Fakultät einer natürlichen Zahl  $n$  ist definiert als

$$\text{fact}(n) = n! = n \cdot (n - 1) \cdot (n - 2) \cdot \dots \cdot 2 \cdot 1$$

# Fakultät rekursiv berechnen

- Fakultät einer natürlichen Zahl  $n$  ist definiert als

$$\text{fact}(n) = n! = n \cdot (n - 1) \cdot (n - 2) \cdot \dots \cdot 2 \cdot 1$$

- Zum Beispiel ist  $7! = 7 \cdot 6 \cdot 5 \cdot 4 \cdot 3 \cdot 2 \cdot 1 = 5040$

# Fakultät rekursiv berechnen

- Fakultät einer natürlichen Zahl  $n$  ist definiert als

$$\text{fact}(n) = n! = n \cdot (n - 1) \cdot (n - 2) \cdot \dots \cdot 2 \cdot 1$$

- Zum Beispiel ist  $7! = 7 \cdot 6 \cdot 5 \cdot 4 \cdot 3 \cdot 2 \cdot 1 = 5040$

- Wir beobachten

$$n! = n \cdot (n - 1)! = n \cdot (n - 1) \cdot (n - 2)! = \dots$$

# Fakultät rekursiv berechnen

- Fakultät einer natürlichen Zahl  $n$  ist definiert als

$$\text{fact}(n) = n! = n \cdot (n - 1) \cdot (n - 2) \cdot \dots \cdot 2 \cdot 1$$

- Zum Beispiel ist  $7! = 7 \cdot 6 \cdot 5 \cdot 4 \cdot 3 \cdot 2 \cdot 1 = 5040$

- Wir beobachten

$$n! = n \cdot (n - 1)! = n \cdot (n - 1) \cdot (n - 2)! = \dots$$

- Funktion kann rekursiv berechnet werden mit

$$\text{fact}(1) = 1 \quad \text{und} \quad \text{fact}(n) = n \cdot \text{fact}(n - 1)$$

# Fakultät rekursiv berechnen – in Python

```
def fact(n):  
    if n == 1:  
        return 1  
    else:  
        return n * fact(n-1)
```

# Fakultät rekursiv berechnen – in Python

```
def fact(n):  
    if n == 1:  
        return 1  
    else:  
        return n * fact(n-1)
```

Wie vorher Parameter, der bei jedem Aufruf neu erstellt wird

# Fakultät rekursiv berechnen – in Python

```
def fact(n):  
    if n == 1:  
        return 1  
    else:  
        return n * fact(n-1)
```

← Letzter Aufruf gibt  
festen Wert 1 zurück

# Fakultät rekursiv berechnen – in Python

```
def fact(n):  
    if n == 1:  
        return 1  
    else:  
        return n * fact(n-1)
```

← Sonstige Aufrufe geben  
 $n$  Mal „Fakultät von  $n-1$ “ zurück

# Fakultät rekursiv berechnen – in Python

```
def fact(n):  
    if n == 1:  
        return 1  
    else:  
        return n * fact(n-1)
```

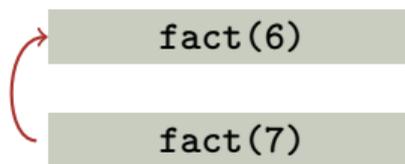
## Aufruf-Stack

fact(7)

# Fakultät rekursiv berechnen – in Python

```
def fact(n):  
    if n == 1:  
        return 1  
    else:  
        return n * fact(n-1)
```

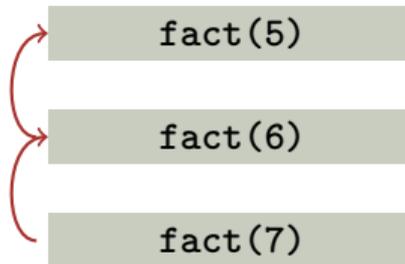
## Aufruf-Stack



# Fakultät rekursiv berechnen – in Python

```
def fact(n):  
    if n == 1:  
        return 1  
    else:  
        return n * fact(n-1)
```

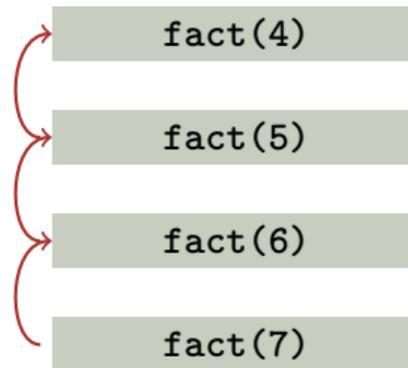
## Aufruf-Stack



# Fakultät rekursiv berechnen – in Python

```
def fact(n):  
    if n == 1:  
        return 1  
    else:  
        return n * fact(n-1)
```

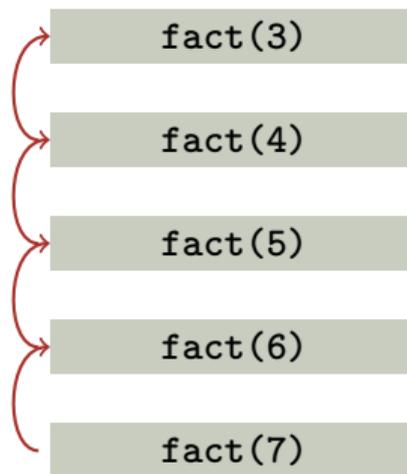
## Aufruf-Stack



# Fakultät rekursiv berechnen – in Python

```
def fact(n):  
    if n == 1:  
        return 1  
    else:  
        return n * fact(n-1)
```

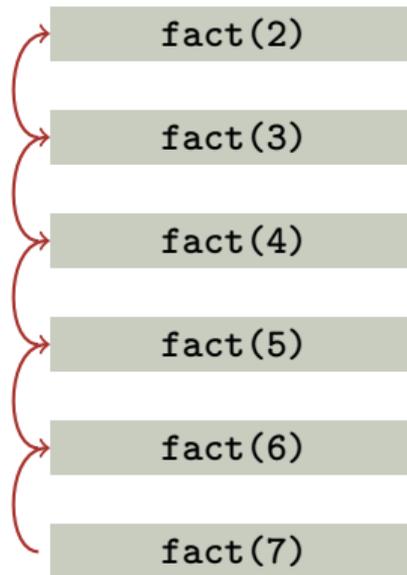
## Aufruf-Stack



# Fakultät rekursiv berechnen – in Python

```
def fact(n):  
    if n == 1:  
        return 1  
    else:  
        return n * fact(n-1)
```

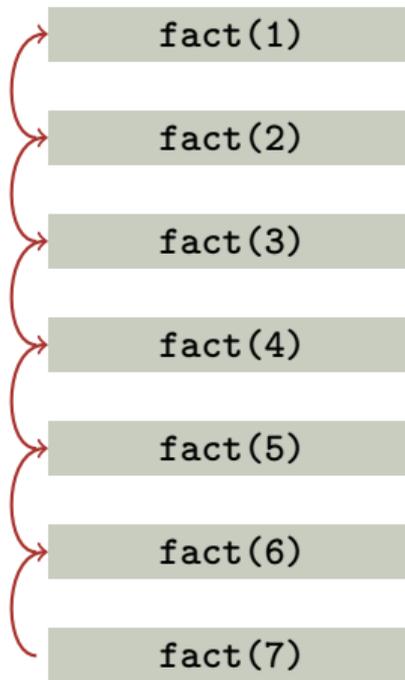
## Aufruf-Stack



# Fakultät rekursiv berechnen – in Python

```
def fact(n):  
    if n == 1:  
        return 1  
    else:  
        return n * fact(n-1)
```

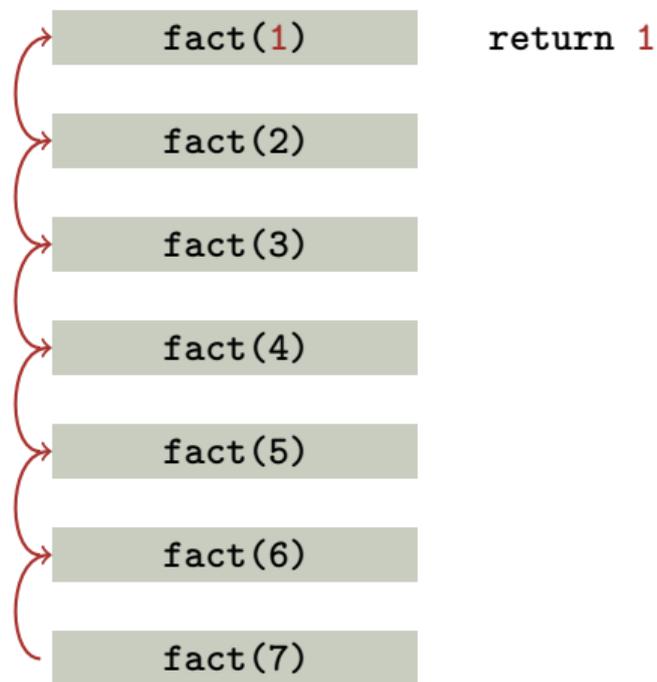
## Aufruf-Stack



# Fakultät rekursiv berechnen – in Python

```
def fact(n):  
    if n == 1:  
        return 1  
    else:  
        return n * fact(n-1)
```

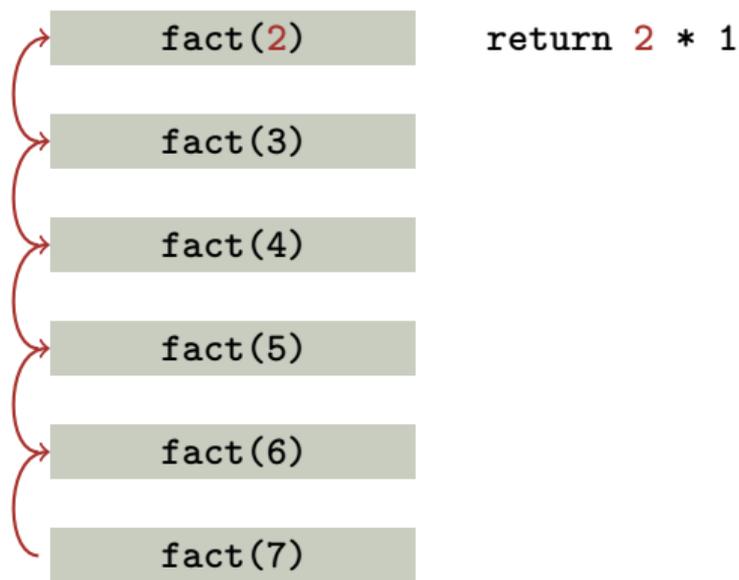
## Aufruf-Stack



# Fakultät rekursiv berechnen – in Python

```
def fact(n):  
    if n == 1:  
        return 1  
    else:  
        return n * fact(n-1)
```

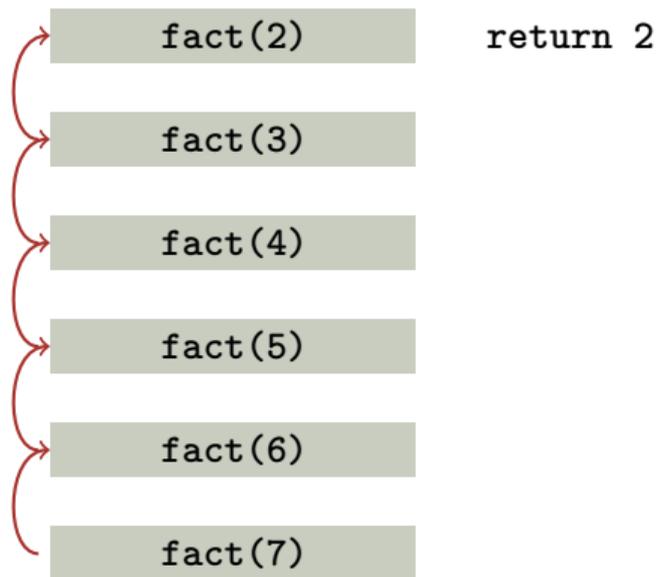
## Aufruf-Stack



# Fakultät rekursiv berechnen – in Python

```
def fact(n):  
    if n == 1:  
        return 1  
    else:  
        return n * fact(n-1)
```

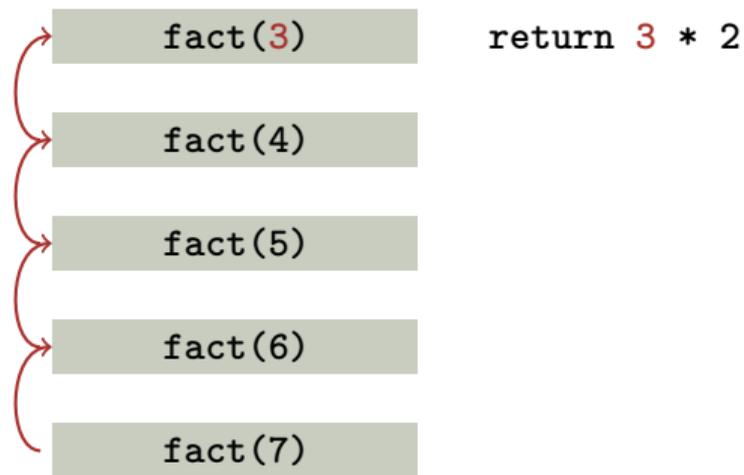
## Aufruf-Stack



# Fakultät rekursiv berechnen – in Python

```
def fact(n):  
    if n == 1:  
        return 1  
    else:  
        return n * fact(n-1)
```

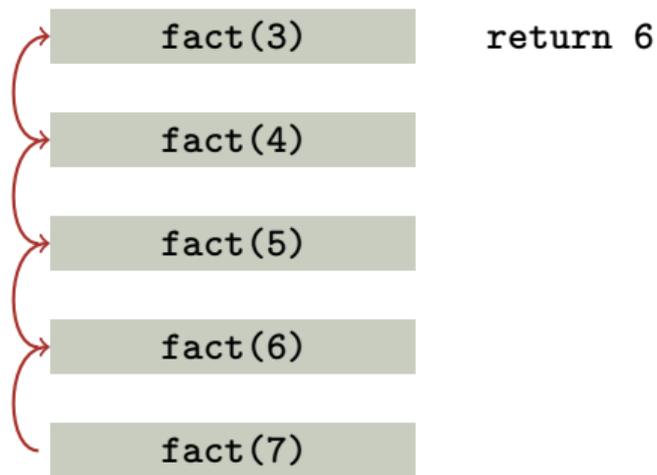
## Aufruf-Stack



# Fakultät rekursiv berechnen – in Python

```
def fact(n):  
    if n == 1:  
        return 1  
    else:  
        return n * fact(n-1)
```

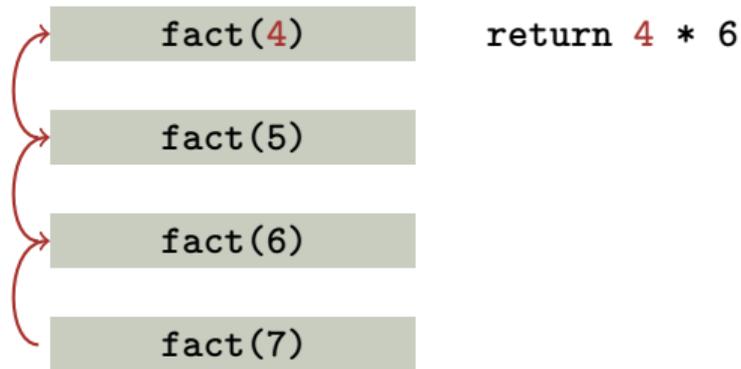
## Aufruf-Stack



# Fakultät rekursiv berechnen – in Python

```
def fact(n):  
    if n == 1:  
        return 1  
    else:  
        return n * fact(n-1)
```

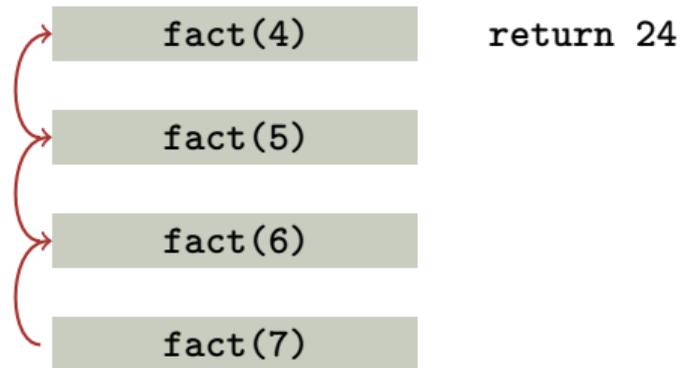
## Aufruf-Stack



# Fakultät rekursiv berechnen – in Python

```
def fact(n):  
    if n == 1:  
        return 1  
    else:  
        return n * fact(n-1)
```

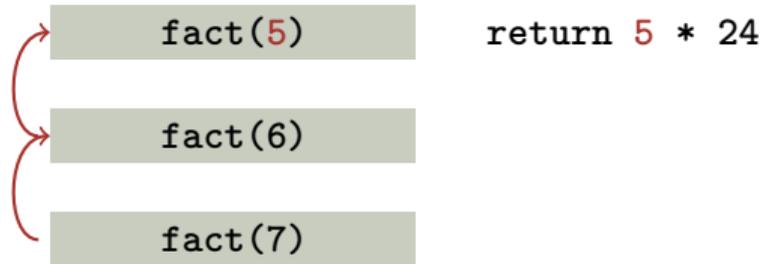
## Aufruf-Stack



# Fakultät rekursiv berechnen – in Python

```
def fact(n):  
    if n == 1:  
        return 1  
    else:  
        return n * fact(n-1)
```

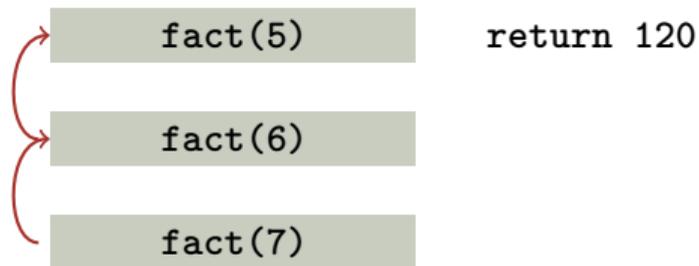
## Aufruf-Stack



# Fakultät rekursiv berechnen – in Python

```
def fact(n):  
    if n == 1:  
        return 1  
    else:  
        return n * fact(n-1)
```

## Aufruf-Stack



# Fakultät rekursiv berechnen – in Python

```
def fact(n):  
    if n == 1:  
        return 1  
    else:  
        return n * fact(n-1)
```

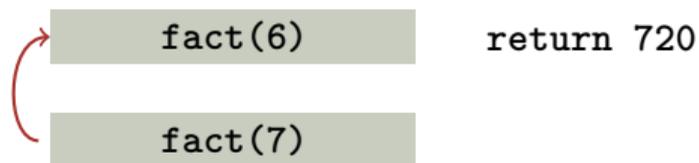
## Aufruf-Stack



# Fakultät rekursiv berechnen – in Python

```
def fact(n):  
    if n == 1:  
        return 1  
    else:  
        return n * fact(n-1)
```

## Aufruf-Stack



# Fakultät rekursiv berechnen – in Python

```
def fact(n):  
    if n == 1:  
        return 1  
    else:  
        return n * fact(n-1)
```

## Aufruf-Stack

fact(7)

return 7 \* 720

# Fakultät rekursiv berechnen – in Python

```
def fact(n):  
    if n == 1:  
        return 1  
    else:  
        return n * fact(n-1)
```

## Aufruf-Stack

fact(7)

return 5040

# Aufgabe – Summe rekursiv berechnen

**Implementieren Sie eine rekursive Funktion, die**

- einen Parameter  $n$  erhält
- und die Summe der ersten  $n$  natürlichen Zahlen zurückgibt



# Aufgabe – Summe rekursiv berechnen

Beide rekursive Funktionen können mit derselben Idee umgesetzt werden

```
def fact(n):  
    if n == 1:  
        return 1  
    else:  
        return n * fact(n-1)
```

```
def thesum(n):  
    if n == 1:  
        return 1  
    else:  
        return n + thesum(n-1)
```

# Rekursion vs. Iteration

## ■ Es existieren Alternativen mit Schleifen

```
def fact(n):  
    i = 1  
    result = 1  
    while i < n:  
        i += 1  
        result *= i  
    return result
```

```
def thesum(n):  
    i = 1  
    result = 1  
    while i < n:  
        i += 1  
        result += i  
    return result
```

# Rekursion vs. Iteration

- Es existieren Alternativen mit Schleifen

```
def fact(n):  
    i = 1  
    result = 1  
    while i < n:  
        i += 1  
        result *= i  
    return result
```

```
def thesum(n):  
    i = 1  
    result = 1  
    while i < n:  
        i += 1  
        result += i  
    return result
```

- Für die Summe existiert ausserdem eine geschlossene Form („der kleine Gauss“ aus der Bubblesort-Analyse)

```
def thesum(n):  
    return n * (n+1) / 2
```

# Rekursion vs. Iteration

Wenn sich wiederholende Anweisungen durch Schleifen ausgeführt werden, reden wir von **iterativer Programmierung**

# Rekursion vs. Iteration

Wenn sich wiederholende Anweisungen durch Schleifen ausgeführt werden, reden wir von **iterativer Programmierung**

- Für alle Probleme gibt es iterative und rekursive Lösungen

# Rekursion vs. Iteration

Wenn sich wiederholende Anweisungen durch Schleifen ausgeführt werden, reden wir von **iterativer Programmierung**

- Für alle Probleme gibt es iterative und rekursive Lösungen
- Oftmals kann die rekursive Lösung als „eleganter“ betrachtet werden

# Rekursion vs. Iteration

Wenn sich wiederholende Anweisungen durch Schleifen ausgeführt werden, reden wir von **iterativer Programmierung**

- Für alle Probleme gibt es iterative und rekursive Lösungen
- Oftmals kann die rekursive Lösung als „eleganter“ betrachtet werden
- Die Umsetzung mit Rekursion ist oft kürzer (prägnanter) zu schreiben
- ... aber selten schneller auszuführen

# Rekursion vs. Iteration

Wenn sich wiederholende Anweisungen durch Schleifen ausgeführt werden, reden wir von **iterativer Programmierung**

- Für alle Probleme gibt es iterative und rekursive Lösungen
- Oftmals kann die rekursive Lösung als „eleganter“ betrachtet werden
- Die Umsetzung mit Rekursion ist oft kürzer (prägnanter) zu schreiben
- ... aber selten schneller auszuführen
- Was verwendet werden sollte, hängt von diversen Faktoren ab

# **Rekursiver Euklidischer Algorithmus**

# Rekursiver Euklidischer Algorithmus

## Euklidischer Algorithmus

bekannt aus der ersten Vorlesung

- Eingabe: ganze Zahlen  $a > 0, b > 0$
- Ausgabe: ggT von  $a$  und  $b$

```
def euclid(a, b):  
    while b != 0:  
        if a > b:  
            a = a - b  
        else:  
            b = b - a  
    return a
```

# Rekursiver Euklidischer Algorithmus

## Euklidischer Algorithmus

bekannt aus der ersten Vorlesung

- Eingabe: ganze Zahlen  $a > 0, b > 0$
- Ausgabe: ggT von  $a$  und  $b$

```
def euclid(a, b):  
    while b != 0:  
        if a > b:  
            a = a - b  
        else:  
            b = b - a  
    return a
```



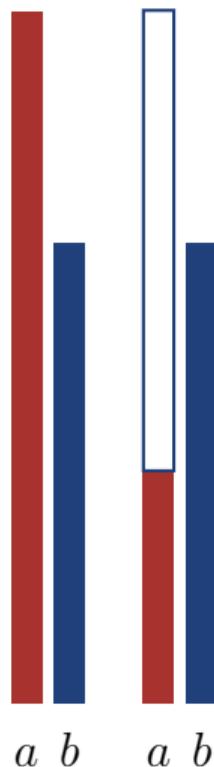
# Rekursiver Euklidischer Algorithmus

## Euklidischer Algorithmus

bekannt aus der ersten Vorlesung

- Eingabe: ganze Zahlen  $a > 0, b > 0$
- Ausgabe: ggT von  $a$  und  $b$

```
def euclid(a, b):  
    while b != 0:  
        if a > b:  
            a = a - b  
        else:  
            b = b - a  
    return a
```



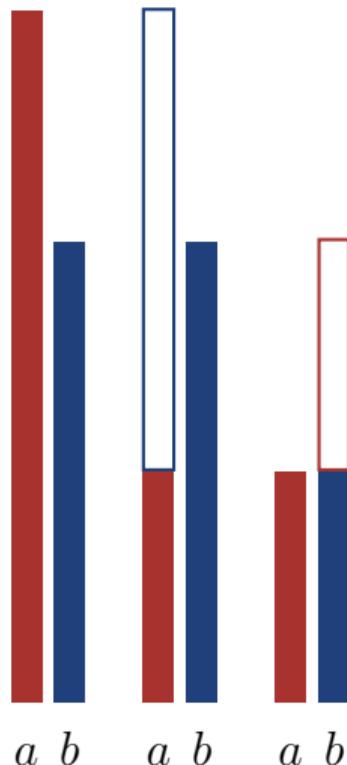
# Rekursiver Euklidischer Algorithmus

## Euklidischer Algorithmus

bekannt aus der ersten Vorlesung

- Eingabe: ganze Zahlen  $a > 0, b > 0$
- Ausgabe: ggT von  $a$  und  $b$

```
def euclid(a, b):  
    while b != 0:  
        if a > b:  
            a = a - b  
        else:  
            b = b - a  
    return a
```



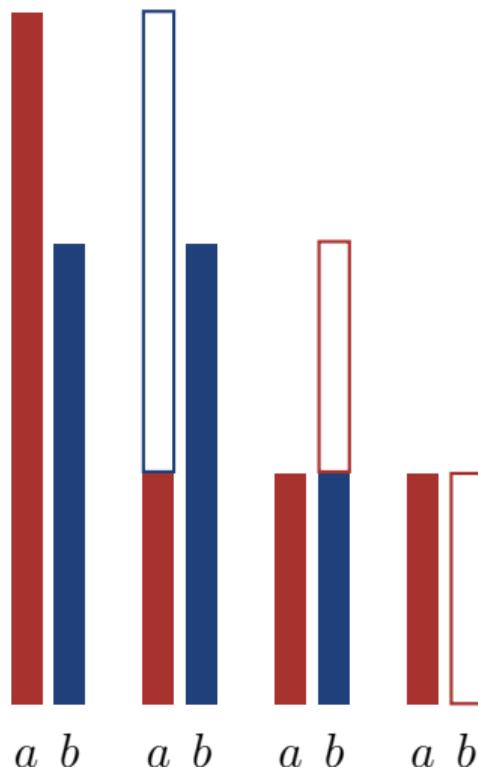
# Rekursiver Euklidischer Algorithmus

## Euklidischer Algorithmus

bekannt aus der ersten Vorlesung

- Eingabe: ganze Zahlen  $a > 0, b > 0$
- Ausgabe: ggT von  $a$  und  $b$

```
def euclid(a, b):  
    while b != 0:  
        if a > b:  
            a = a - b  
        else:  
            b = b - a  
    return a
```



# Aufgabe – GGT rekursiv berechnen

## Implementieren Sie den Euklidischen Algorithmus

- als rekursive Python-Funktion
- mit zwei Parametern a and b

```
def euclid(a, b):  
    while b != 0:  
        if a > b:  
            a = a - b  
        else:  
            b = b - a  
    return a
```



# GGT rekursiv berechnen

```
def euclid(a, b):  
    if b == 0:  
        return a  
    else:  
        if a > b:  
            return euclid(a - b, b)  
        else:  
            return euclid(a, b - a)
```

# GGT rekursiv berechnen

```
def euclid(a, b):  
    if b == 0:  
        return a  
    else:  
        if a > b:  
            return euclid(a - b, b)  
        else:  
            return euclid(a, b - a)
```

```
def euclid(a, b):  
    while b != 0:  
  
        if a > b:  
            a = a - b  
        else:  
            b = b - a  
    return a
```

# GGT rekursiv berechnen

```
def euclid(a, b):  
    if b == 0:  
        return a  
    else:  
        if a > b:  
            return euclid(a - b, b)  
        else:  
            return euclid(a, b - a)
```

# GGT rekursiv berechnen

## Aufruf-Stack

`return`-Wert wird direkt durchgereicht

```
def euclid(a, b):  
    if b == 0:  
        return a  
    else:  
        if a > b:  
            return euclid(a - b, b)  
        else:  
            return euclid(a, b - a)
```

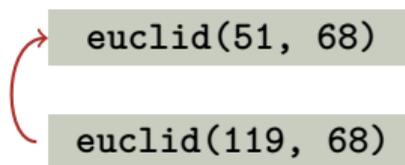
`euclid(119, 68)`

# GGT rekursiv berechnen

```
def euclid(a, b):  
    if b == 0:  
        return a  
    else:  
        if a > b:  
            return euclid(a - b, b)  
        else:  
            return euclid(a, b - a)
```

## Aufruf-Stack

`return`-Wert wird direkt durchgereicht

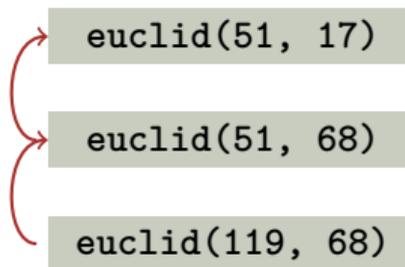


# GGT rekursiv berechnen

```
def euclid(a, b):  
    if b == 0:  
        return a  
    else:  
        if a > b:  
            return euclid(a - b, b)  
        else:  
            return euclid(a, b - a)
```

## Aufruf-Stack

`return`-Wert wird direkt durchgereicht

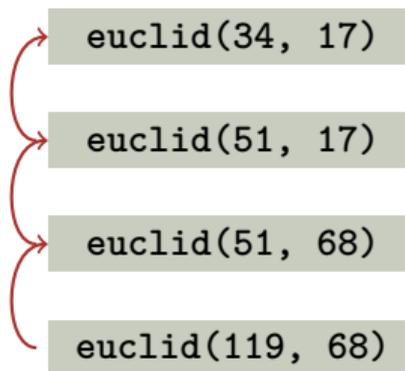


# GGT rekursiv berechnen

```
def euclid(a, b):  
    if b == 0:  
        return a  
    else:  
        if a > b:  
            return euclid(a - b, b)  
        else:  
            return euclid(a, b - a)
```

## Aufruf-Stack

`return`-Wert wird direkt durchgereicht

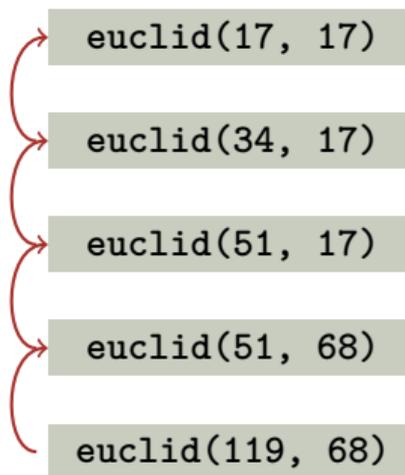


# GGT rekursiv berechnen

```
def euclid(a, b):  
    if b == 0:  
        return a  
    else:  
        if a > b:  
            return euclid(a - b, b)  
        else:  
            return euclid(a, b - a)
```

## Aufruf-Stack

`return`-Wert wird direkt durchgereicht

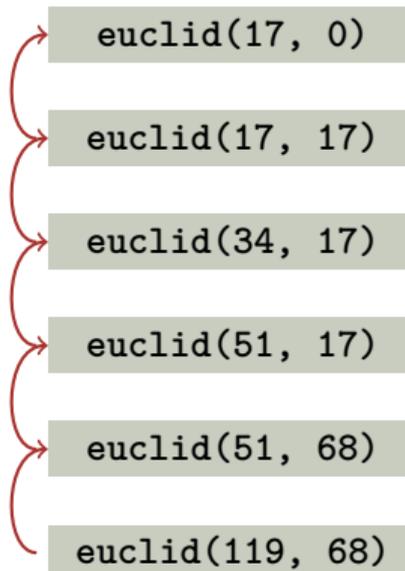


# GGT rekursiv berechnen

```
def euclid(a, b):  
    if b == 0:  
        return a  
    else:  
        if a > b:  
            return euclid(a - b, b)  
        else:  
            return euclid(a, b - a)
```

## Aufruf-Stack

`return`-Wert wird direkt durchgereicht

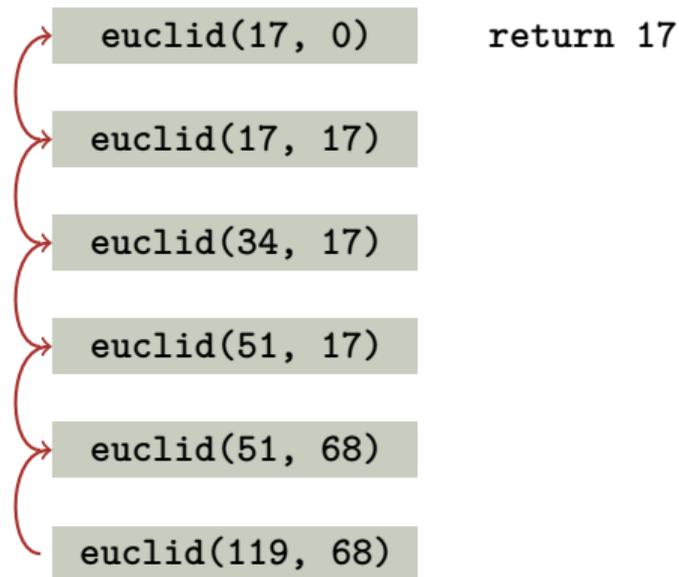


# GGT rekursiv berechnen

```
def euclid(a, b):  
    if b == 0:  
        return a  
    else:  
        if a > b:  
            return euclid(a - b, b)  
        else:  
            return euclid(a, b - a)
```

## Aufruf-Stack

return-Wert wird direkt durchgereicht

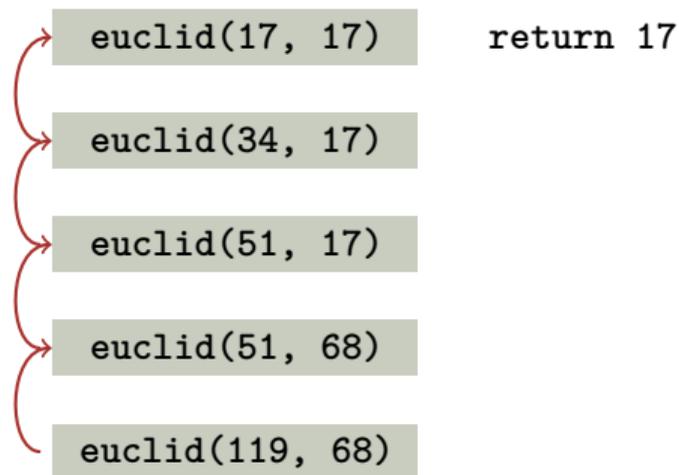


# GGT rekursiv berechnen

```
def euclid(a, b):  
    if b == 0:  
        return a  
    else:  
        if a > b:  
            return euclid(a - b, b)  
        else:  
            return euclid(a, b - a)
```

## Aufruf-Stack

`return`-Wert wird direkt durchgereicht

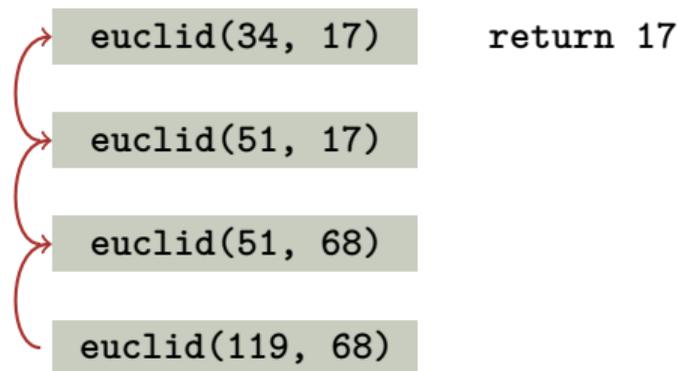


# GGT rekursiv berechnen

```
def euclid(a, b):  
    if b == 0:  
        return a  
    else:  
        if a > b:  
            return euclid(a - b, b)  
        else:  
            return euclid(a, b - a)
```

## Aufruf-Stack

`return`-Wert wird direkt durchgereicht

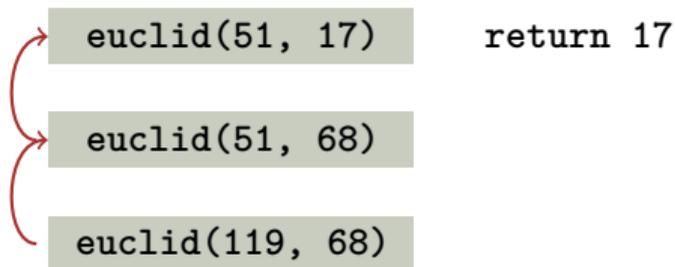


# GGT rekursiv berechnen

```
def euclid(a, b):  
    if b == 0:  
        return a  
    else:  
        if a > b:  
            return euclid(a - b, b)  
        else:  
            return euclid(a, b - a)
```

## Aufruf-Stack

`return`-Wert wird direkt durchgereicht

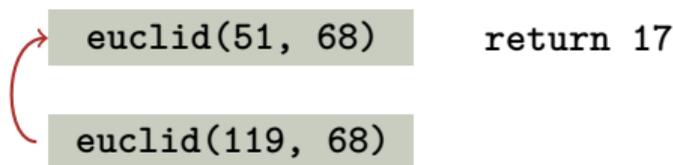


# GGT rekursiv berechnen

```
def euclid(a, b):  
    if b == 0:  
        return a  
    else:  
        if a > b:  
            return euclid(a - b, b)  
        else:  
            return euclid(a, b - a)
```

## Aufruf-Stack

`return`-Wert wird direkt durchgereicht



# GGT rekursiv berechnen

```
def euclid(a, b):  
    if b == 0:  
        return a  
    else:  
        if a > b:  
            return euclid(a - b, b)  
        else:  
            return euclid(a, b - a)
```

## Aufruf-Stack

`return`-Wert wird direkt durchgereicht

`euclid(119, 68)`

`return 17`

# Rekursives Sortieren und Suchen

## Binäre Suche

# Iterative Binäre Suche

```
def binsearch(data, searched):  
    left = 0  
    right = len(data) - 1  
    while left <= right:  
        current = (left + right) // 2  
        if data[current] == searched:  
            return current  
        elif data[current] > searched:  
            right = current - 1  
        else:  
            left = current + 1  
    return -1
```

## Rekursive Implementierung

- Funktion besitzt wieder Parameter `data` und `searched` für die gegebene Liste und das gesuchte Element

# Rekursive Binäre Suche

## Rekursive Implementierung

- Funktion besitzt wieder Parameter `data` und `searched` für die gegebene Liste und das gesuchte Element
- Zwei weitere Parameter `left` und `right` geben aktuellen **Suchraum** an
- In einem einzelnen Aufruf werden `left` und `right` nicht verändert

⇒ **Keine Schleife**

## Rekursive Implementierung

- Funktion besitzt wieder Parameter `data` und `searched` für die gegebene Liste und das gesuchte Element
- Zwei weitere Parameter `left` und `right` geben aktuellen **Suchraum** an
- In einem einzelnen Aufruf werden `left` und `right` nicht verändert

⇒ **Keine Schleife**

- `current` wird wieder berechnet als  $(left + right) // 2$
- Betrachte wieder Stelle `data[current]`

# Rekursive Binäre Suche

## Rekursive Implementierung

- Funktion besitzt wieder Parameter `data` und `searched` für die gegebene Liste und das gesuchte Element
- Zwei weitere Parameter `left` und `right` geben aktuellen **Suchraum** an
- In einem einzelnen Aufruf werden `left` und `right` nicht verändert

⇒ **Keine Schleife**

- `current` wird wieder berechnet als  $(left + right) // 2$
- Betrachte wieder Stelle `data[current]`
- Wenn `searched` nicht gefunden wurde, rufe Funktion auf und passe entweder `left` oder `right` entsprechend an

# Aufgabe – Rekursive Binäre Suche

## Implementieren Sie die binäre Suche

- als rekursive Python-Funktion
- mit vier Parametern  
data, left, right und searched
- Orientieren Sie sich an der iterativen Variante

```
def binsearch(data, searched):  
    left = 0  
    right = len(data) - 1  
    while left <= right:  
        current = (left + right) // 2  
        if data[current] == searched:  
            return current  
        elif data[current] > searched:  
            right = current - 1  
        else:  
            left = current + 1  
    return -1
```



# Rekursive Binäre Suche

```
def binsearch(data, left, right, searched):  
  
    if left <= right:  
        current = (left + right) // 2  
        if data[current] == searched:  
            return current  
        elif data[current] > searched:  
            return binsearch(data, left, current-1, searched)  
        else:  
            return binsearch(data, current+1, right, searched)  
    else:  
        return -1
```

# Rekursive Binäre Suche

```
def binsearch(data, left, right, searched):  
  
    if left <= right:  
        current = (left + right) // 2  
        if data[current] == searched:  
            return current  
        elif data[current] > searched:  
            return binsearch(data, left, current-1, searched)  
        else:  
            return binsearch(data, current+1, right, searched)  
    else:  
        return -1
```

```
def binsearch(data, searched):  
    left = 0  
    right = len(data) - 1  
    while left <= right:  
        current = (left + right) // 2  
        if data[current] == searched:  
            return current  
        elif data[current] > searched:  
            right = current - 1  
        else:  
            left = current + 1  
  
    return -1
```

# Rekursive Binäre Suche

## Aufruf-Stack

`return`-Wert wird wieder direkt durchgereicht

# Rekursive Binäre Suche

## Aufruf-Stack

`return`-Wert wird wieder direkt durchgereicht

```
binsearch([2, 3, 5, 8, 10, 19, 21, 25, 28, 32, 36, 37, 42], 0, 12, 45)
```

# Rekursive Binäre Suche

## Aufruf-Stack

`return`-Wert wird wieder direkt durchgereicht

`current = 6,`  
rekursiver Aufruf

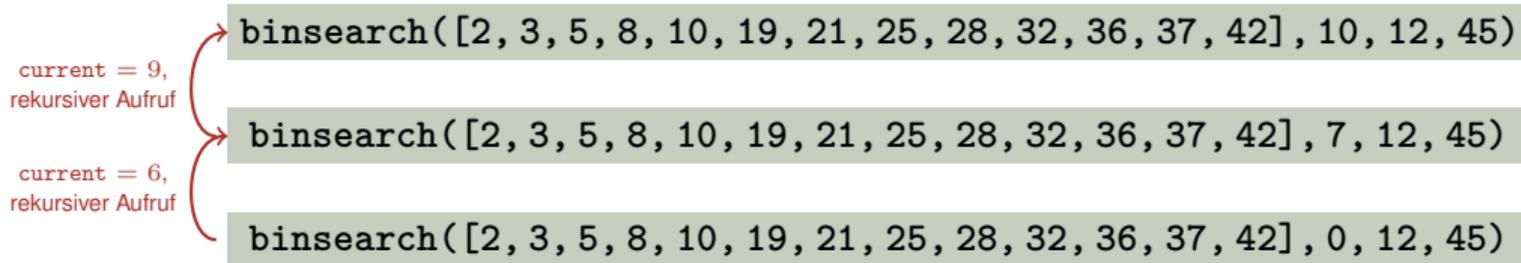
```
binsearch([2, 3, 5, 8, 10, 19, 21, 25, 28, 32, 36, 37, 42], 7, 12, 45)
```

```
binsearch([2, 3, 5, 8, 10, 19, 21, 25, 28, 32, 36, 37, 42], 0, 12, 45)
```

# Rekursive Binäre Suche

## Aufruf-Stack

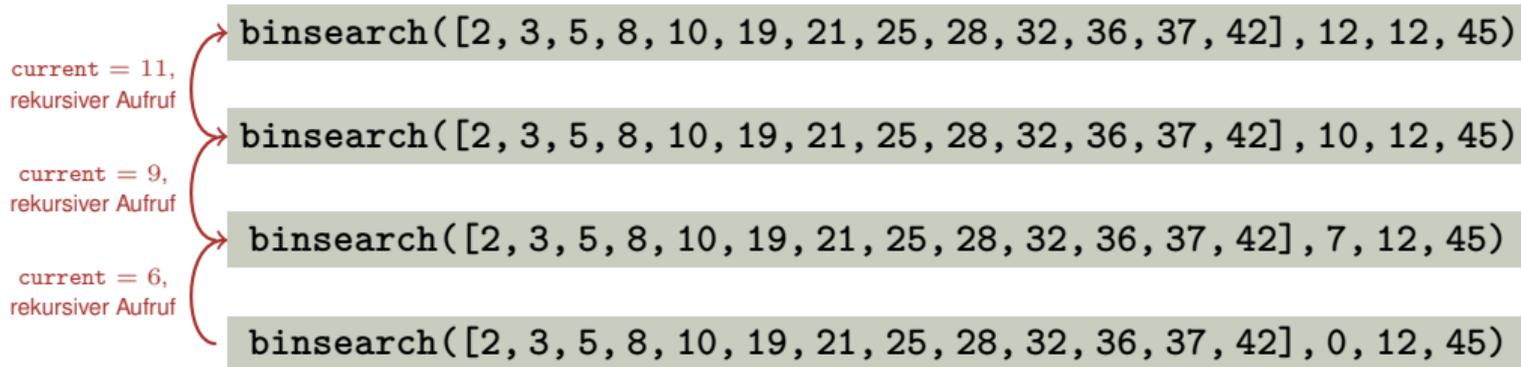
`return`-Wert wird wieder direkt durchgereicht



# Rekursive Binäre Suche

## Aufruf-Stack

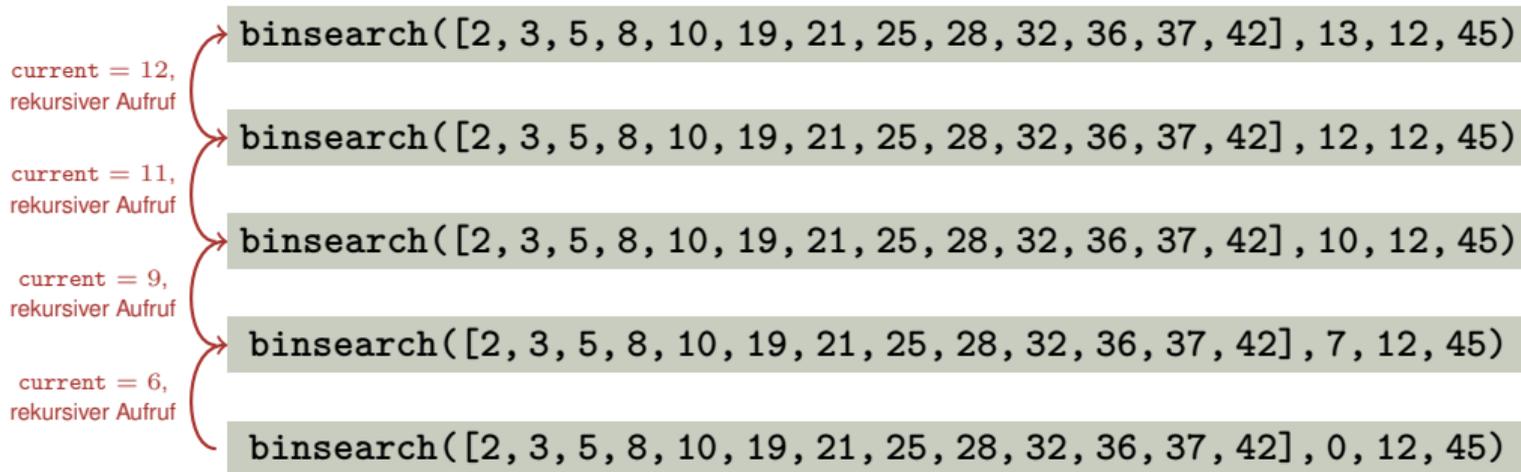
`return`-Wert wird wieder direkt durchgereicht



# Rekursive Binäre Suche

## Aufruf-Stack

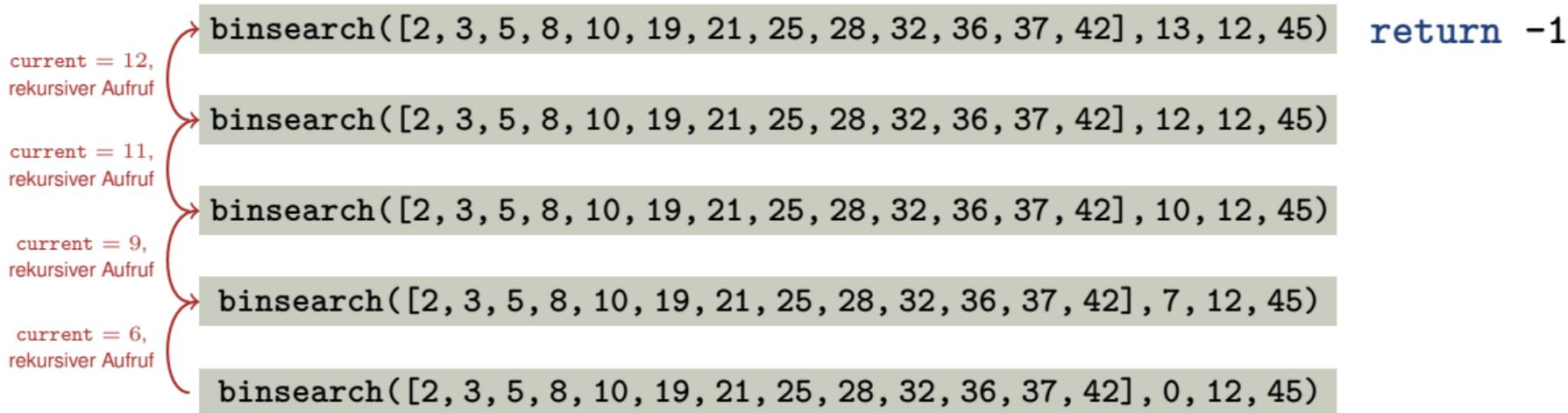
`return`-Wert wird wieder direkt durchgereicht



# Rekursive Binäre Suche

## Aufruf-Stack

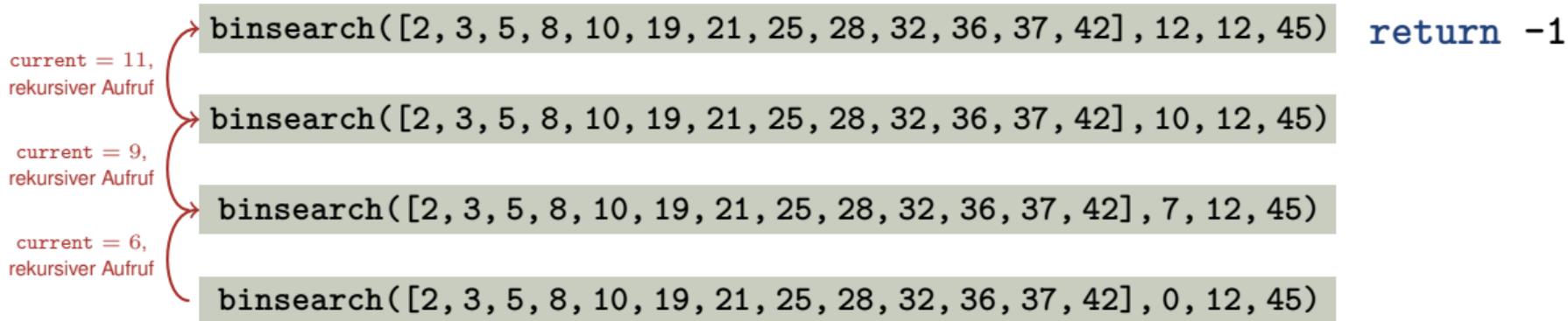
`return`-Wert wird wieder direkt durchgereicht



# Rekursive Binäre Suche

## Aufruf-Stack

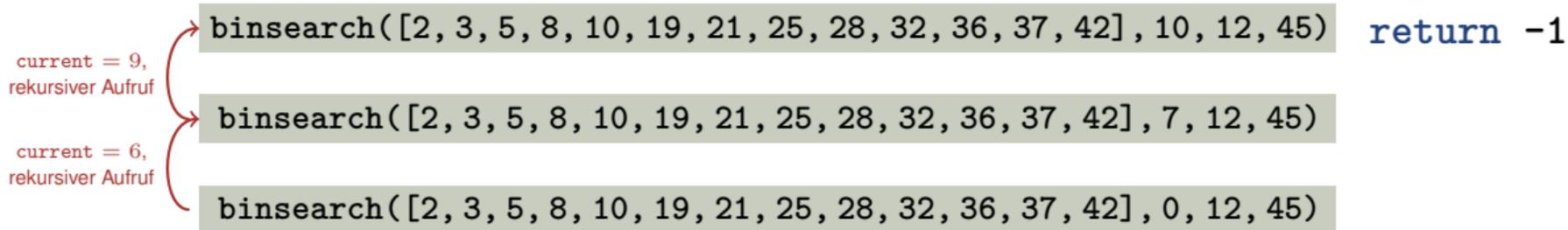
`return`-Wert wird wieder direkt durchgereicht



# Rekursive Binäre Suche

## Aufruf-Stack

`return`-Wert wird wieder direkt durchgereicht



# Rekursive Binäre Suche

## Aufruf-Stack

`return`-Wert wird wieder direkt durchgereicht

`current = 6,`  
`rekursiver Aufruf`

```
binsearch([2, 3, 5, 8, 10, 19, 21, 25, 28, 32, 36, 37, 42], 7, 12, 45) return -1
```

```
binsearch([2, 3, 5, 8, 10, 19, 21, 25, 28, 32, 36, 37, 42], 0, 12, 45)
```

# Rekursive Binäre Suche

## Aufruf-Stack

`return`-Wert wird wieder direkt durchgereicht

```
binsearch([2, 3, 5, 8, 10, 19, 21, 25, 28, 32, 36, 37, 42], 0, 12, 45) return -1
```

Danke für die  
Aufmerksamkeit