



Kapitel 5: Sortieren

Algorithmen und Datenstrukturen
WS 2024/25

Prof. Dr. Sándor Fekete

Sortieren von Objekten

Gegeben: n Objekte unterschiedlicher Größe

23 17 13 19 33 28 15

Gesucht: Eine Sortierung nach Größe

Sortieren von Objekten

Gegeben: n Objekte unterschiedlicher Größe

13 15 17 19 23 28 33

Gesucht: Eine Sortierung nach Größe

Sortieren von Objekten

Gegeben: n Objekte unterschiedlicher Größe

23 17 19 33 28 15
13

Gesucht: Eine Sortierung nach Größe

Sortieren von Objekten

Gegeben: n Objekte unterschiedlicher Größe

23 17 19 33 28
13 15

Gesucht: Eine Sortierung nach Größe

Sortieren von Objekten

Gegeben: n Objekte unterschiedlicher Größe

23 19 33 28
13 15 17

Gesucht: Eine Sortierung nach Größe

Sortieren von Objekten

Gegeben: n Objekte unterschiedlicher Größe

23 33 28
13 15 17 19

Gesucht: Eine Sortierung nach Größe

Sortieren von Objekten

Gegeben: n Objekte unterschiedlicher Größe

33 28
13 15 17 19 23

Gesucht: Eine Sortierung nach Größe

Sortieren von Objekten

Gegeben: n Objekte unterschiedlicher Größe

33
13 15 17 19 23 28

Gesucht: Eine Sortierung nach Größe

Sortieren von Objekten

Gegeben: n Objekte unterschiedlicher Größe

13 15 17 19 23 28 33

Gesucht: Eine Sortierung nach Größe

Sortieren von Objekten

Gegeben: n Objekte unterschiedlicher Größe

13 15 17 19 23 28 33

Zahl der Vergleiche:

$O(n^2)$

„Geht's nicht noch etwas schneller?“

Sortieren von Objekten

Gegeben: n Objekte unterschiedlicher Größe

13 15 17 19 23 28 33

Zahl der Vergleiche:

„Geht's nicht noch etwas schneller?“

Sortieren von Objekten

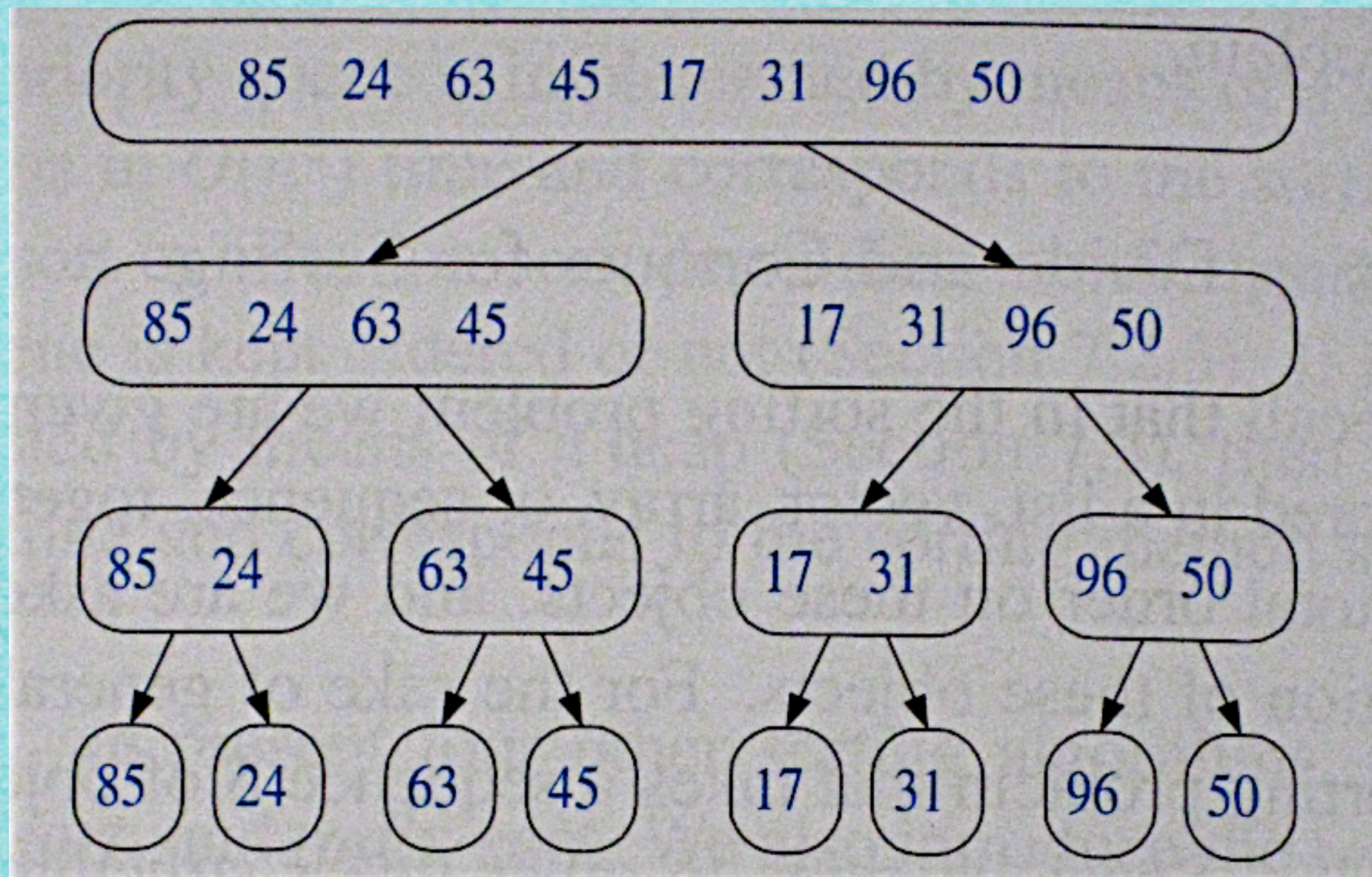
Gegeben: n Objekte unterschiedlicher Größe

13 15 17 19 23 28 33

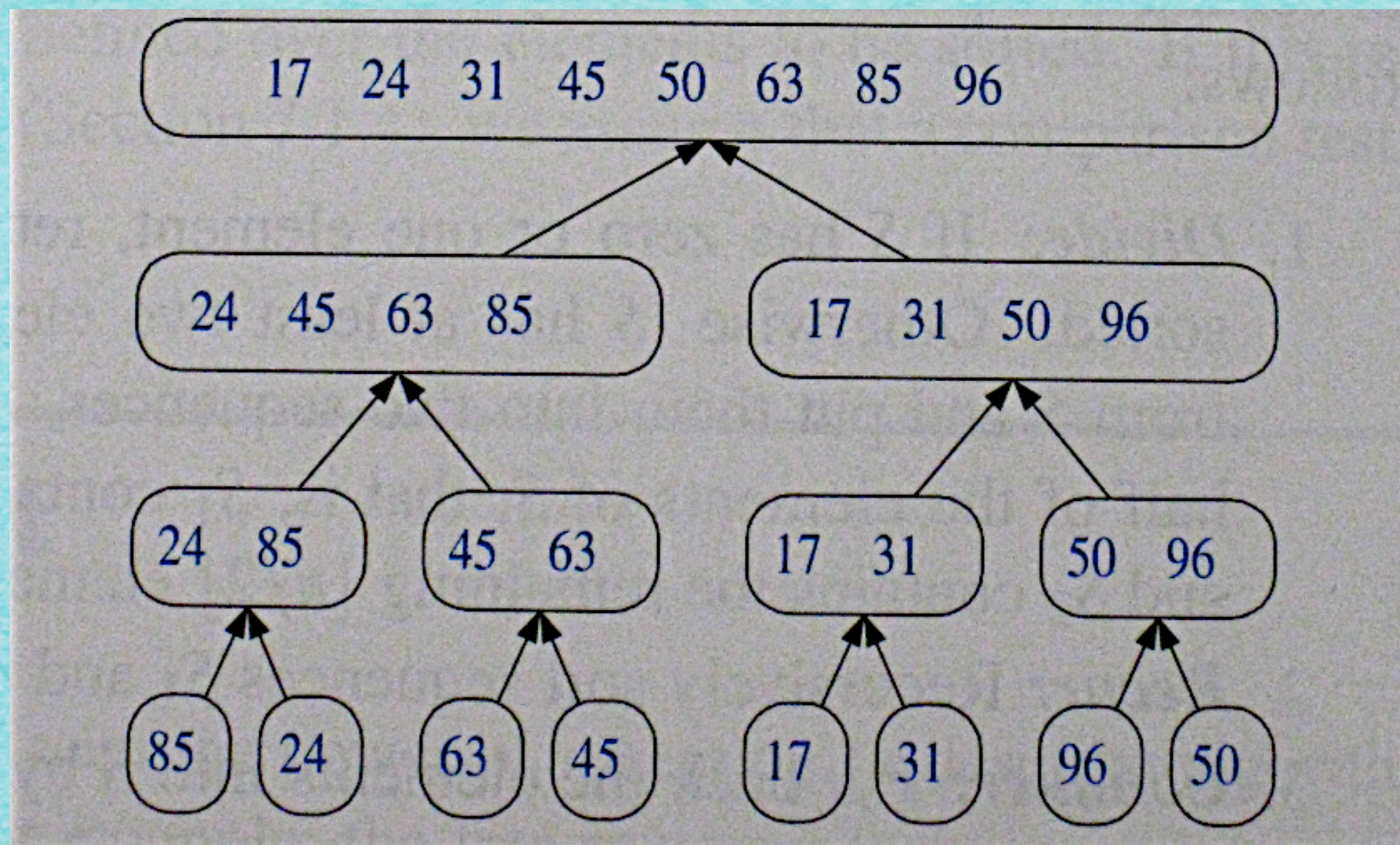
Zahl der Vergleiche:

$O(n \log n)$

5.1 Mergesort



5.1 Mergesort



5.1.2 Algorithmische Beschreibung

Algorithmus 5.1

INPUT: Subarray von $A=[1,\dots,n]$,
der bei Index p beginnt und bei Index r endet, d.h. $A[p,\dots,r]$

OUTPUT: Sortierter Subarray

MERGE-SORT(A,p,r)

```
1  if  $p < r$ 
2    then  $q \leftarrow \lfloor (p + r)/2 \rfloor$ 
3         MERGE-SORT( $A, p, q$ )
4         MERGE-SORT( $A, q + 1, r$ )
5         MERGE( $A, p, q, r$ )
```

Subroutine 5.2

INPUT: Zwei sortierte Subarrays von $A=[1,\dots,n]$, d.h. $A[p,\dots,q]$ und $A[q+1,\dots,r]$

OUTPUT: Sortierter Subarray $A[p,\dots,r]$

MERGE(A, p, q, r)

```

1   $n_1 \leftarrow q - p + 1$ 
2   $n_2 \leftarrow r - q$ 
3  erzeuge die Felder  $L[1..n_1 + 1]$  und  $R[1..n_2 + 1]$ 
4  for  $i \leftarrow 1$  to  $n_1$ 
5      do  $L[i] \leftarrow A[p + i - 1]$ 
6  for  $j \leftarrow 1$  to  $n_2$ 
7      do  $R[j] \leftarrow A[q + j]$ 
8   $L[n_1 + 1] \leftarrow \infty$ 
9   $R[n_2 + 1] \leftarrow \infty$ 
10  $i \leftarrow 1$ 
11  $j \leftarrow 1$ 
12 for  $k \leftarrow p$  to  $r$ 
13     do if  $L[i] \leq R[j]$ 
14         then  $A[k] \leftarrow L[i]$ 
15              $i \leftarrow i + 1$ 
16         else  $A[k] \leftarrow R[j]$ 
17              $j \leftarrow j + 1$ 

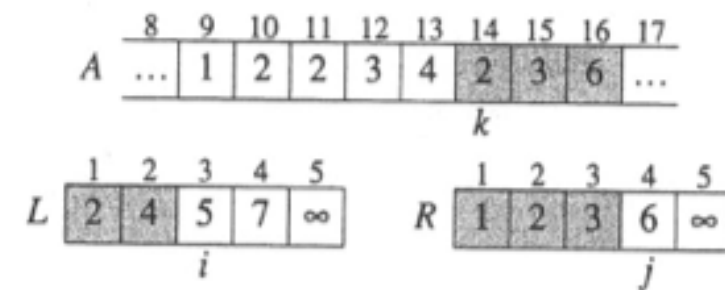
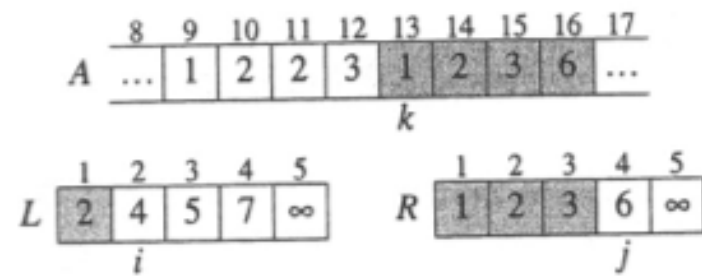
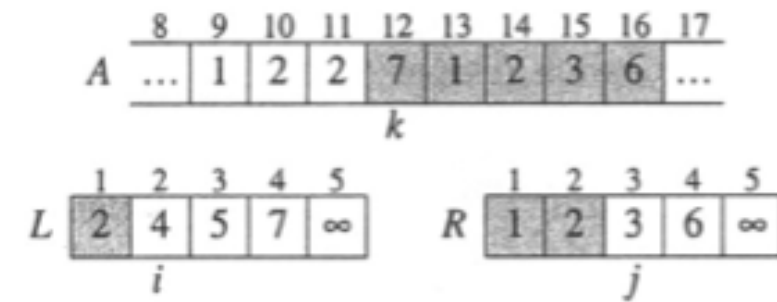
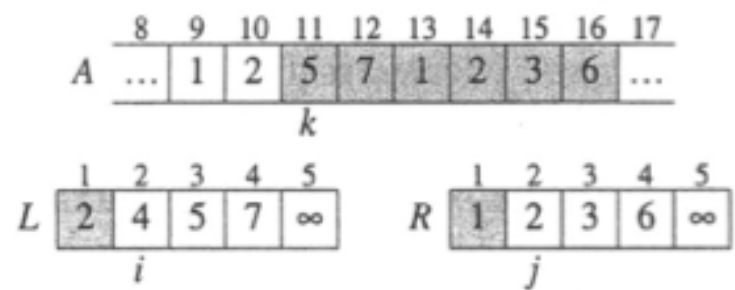
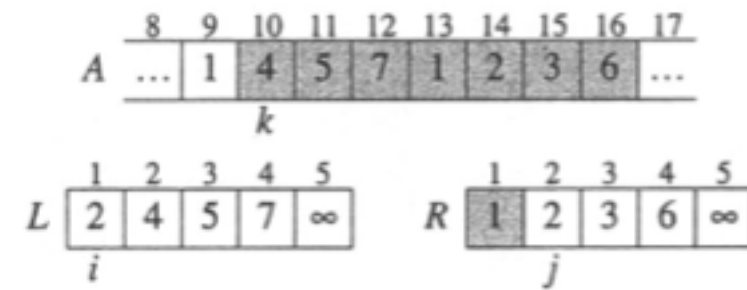
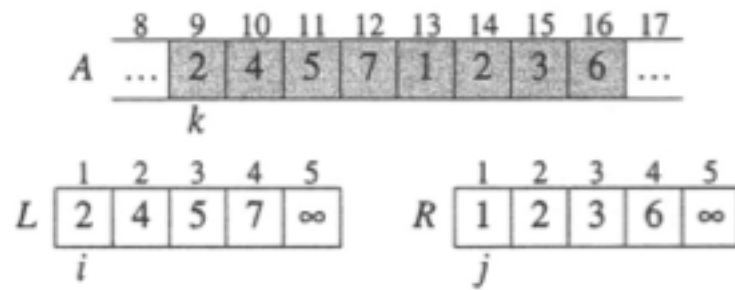
```

	8	9	10	11	12	13	14	15	16	17
A	...	2	4	5	7	1	2	3	6	...

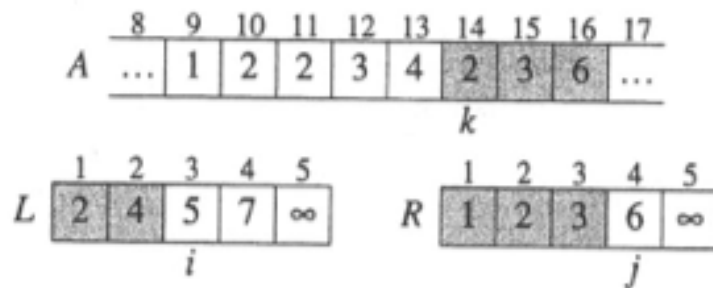
	8	9	10	11	12	13	14	15	16	17
A	...	2	4	5	7	1	2	3	6	...
					k					
	1	2	3	4	5					
	2		5	7	∞					
		1	2	3	4	5				
		1								

	8	9	10	11	12	13	14	15	16	17
A	...	1	2	5	7	1	2	3	6	...
					k					
	1	2	3	4	5					
L		4		7	∞					
			1	2	3	4	5			
			2							

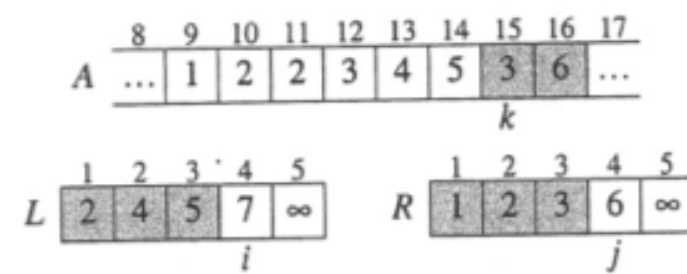
5.1 Mergesort



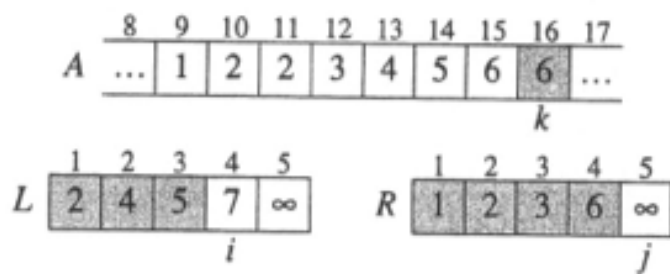
5.1 Mergesort



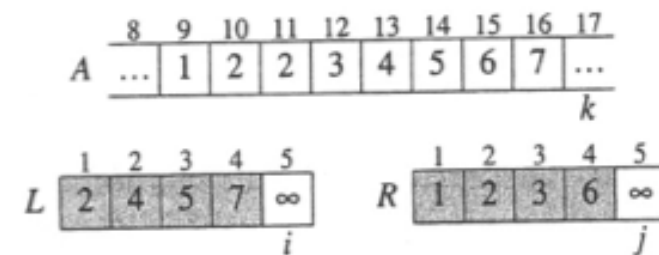
(f)



(g)



(h)

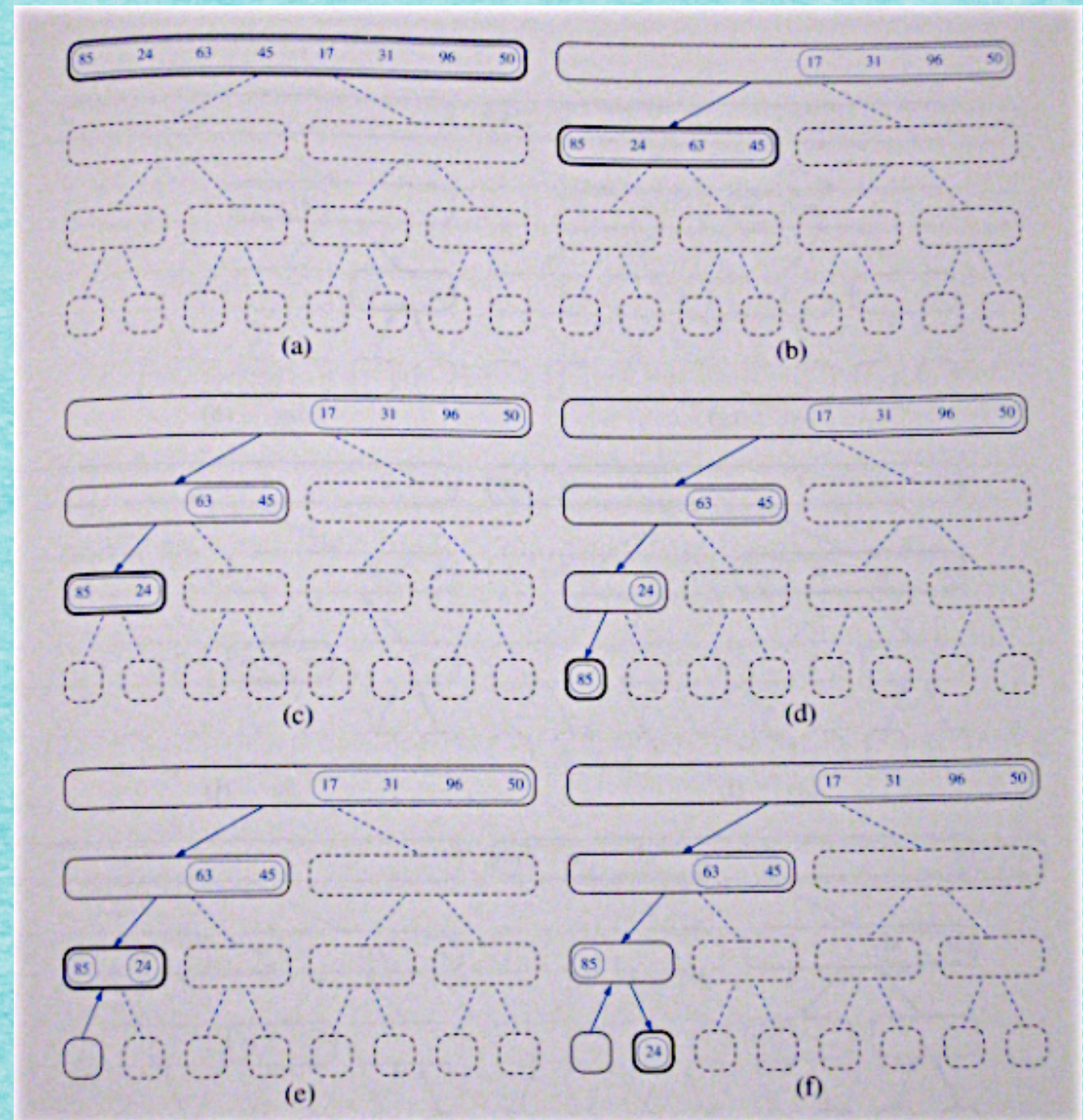


(i)

Ablauf makroskopisch

```

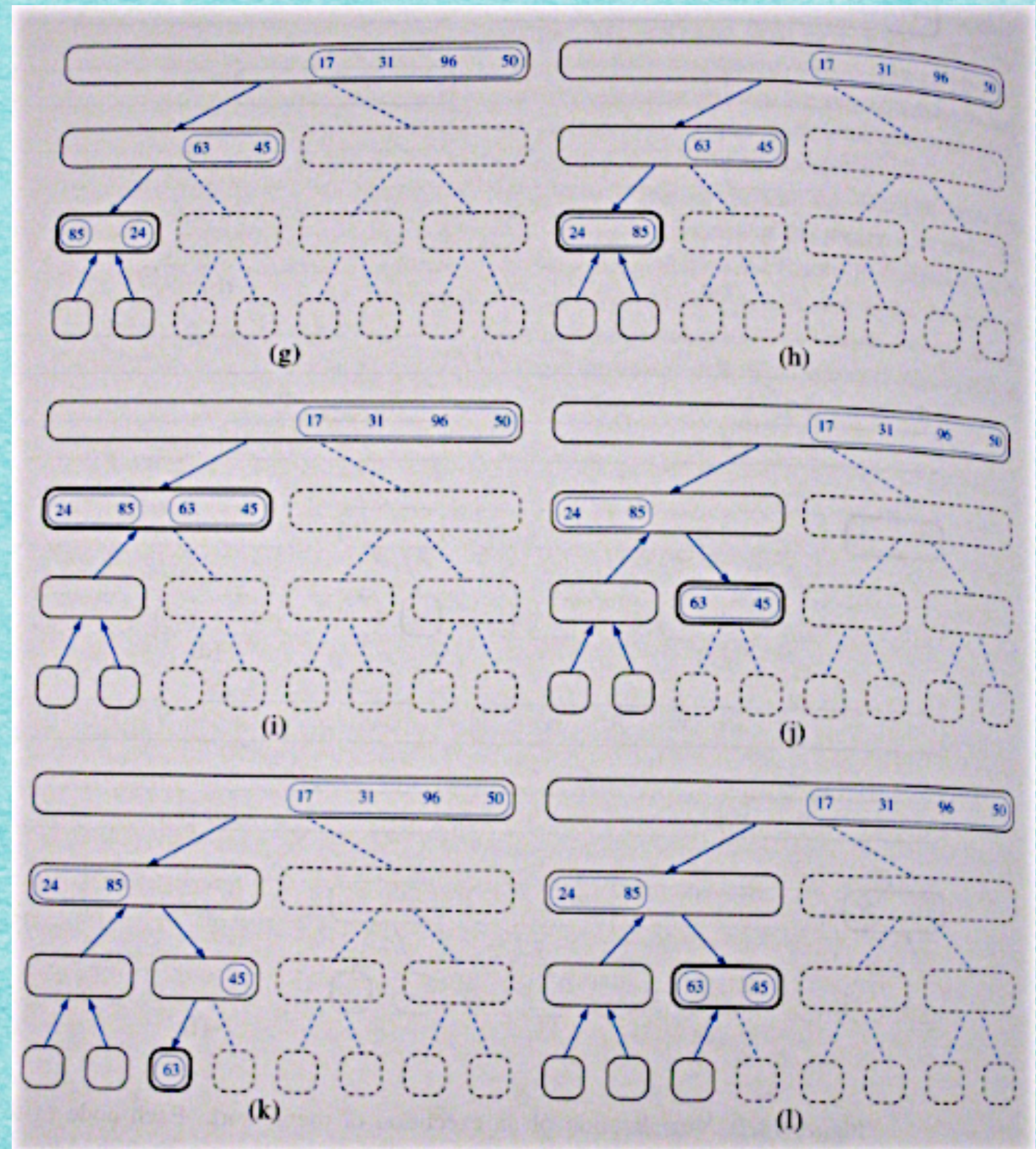
1  if  $p < r$ 
2    then  $q \leftarrow \lfloor (p + r) / 2 \rfloor$ 
3         MERGE-SORT( $A, p, q$ )
4         MERGE-SORT( $A, q + 1, r$ )
5         MERGE( $A, p, q, r$ )
    
```



Ablauf makroskopisch

```

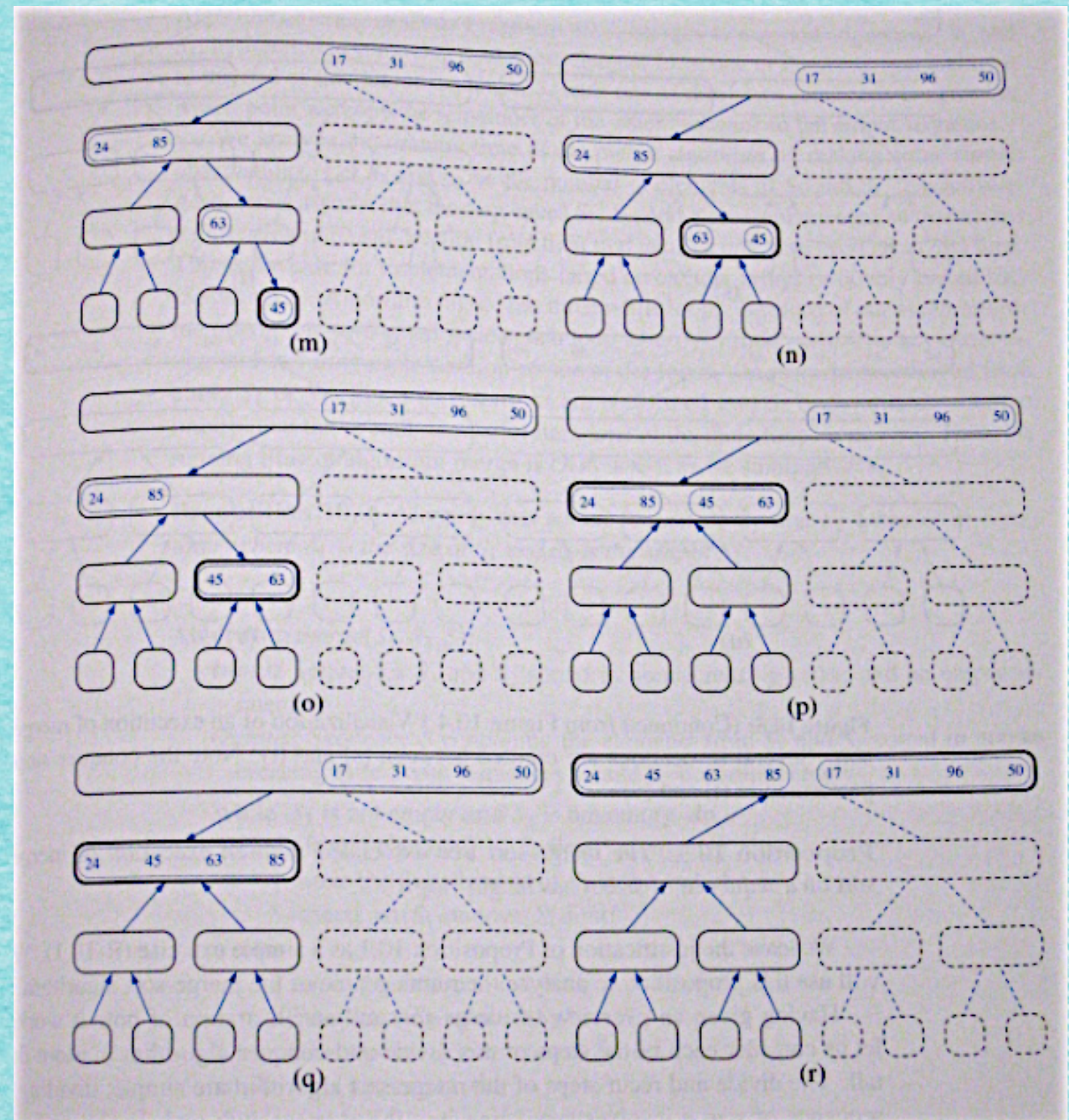
1  if  $p < r$ 
2    then  $q \leftarrow \lfloor (p + r) / 2 \rfloor$ 
3         MERGE-SORT( $A, p, q$ )
4         MERGE-SORT( $A, q + 1, r$ )
5         MERGE( $A, p, q, r$ )
    
```



Ablauf makroskopisch

```

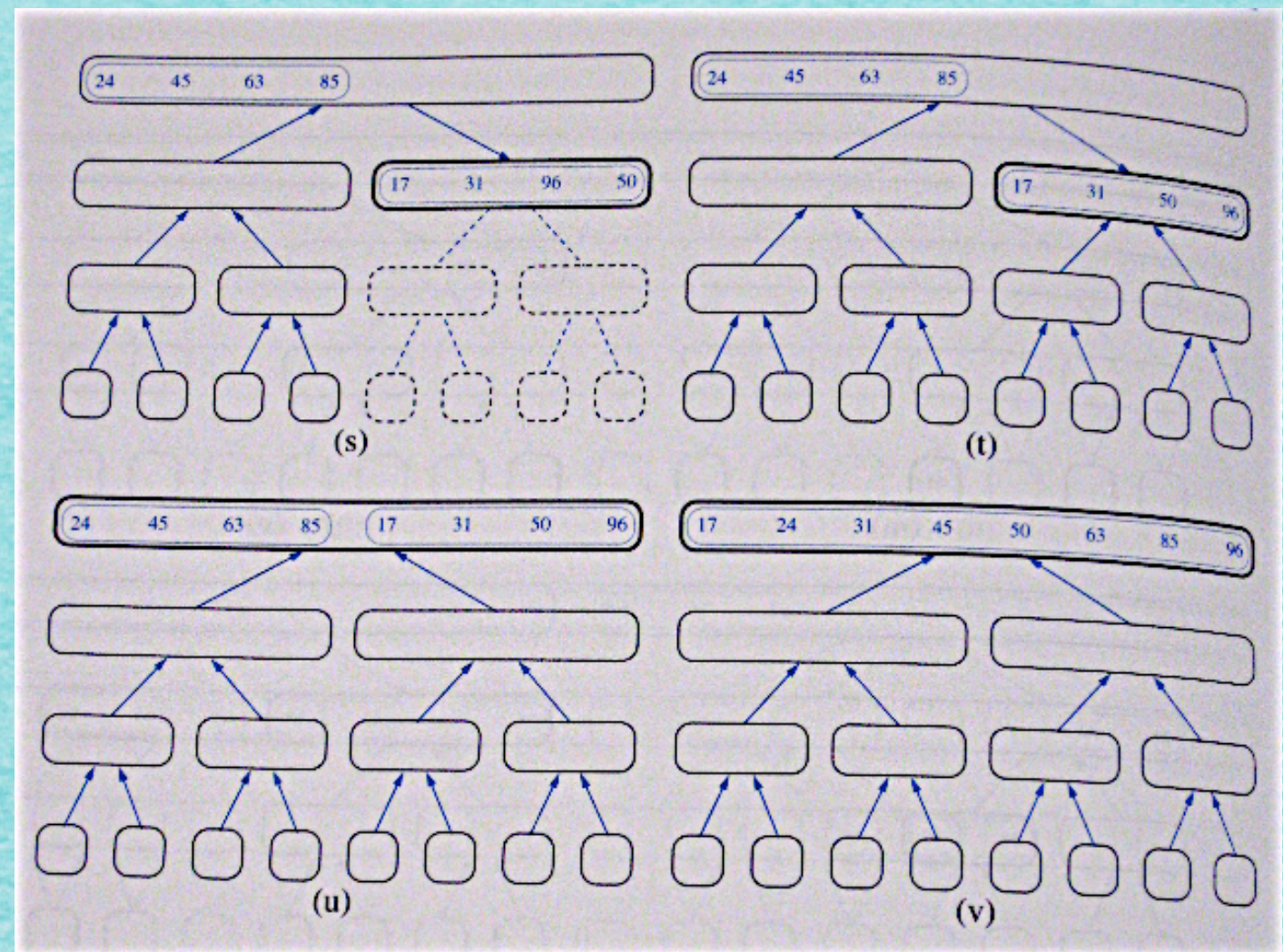
1  if  $p < r$ 
2    then  $q \leftarrow \lfloor (p + r) / 2 \rfloor$ 
3         MERGE-SORT( $A, p, q$ )
4         MERGE-SORT( $A, q + 1, r$ )
5         MERGE( $A, p, q, r$ )
    
```



Ablauf makroskopisch

```

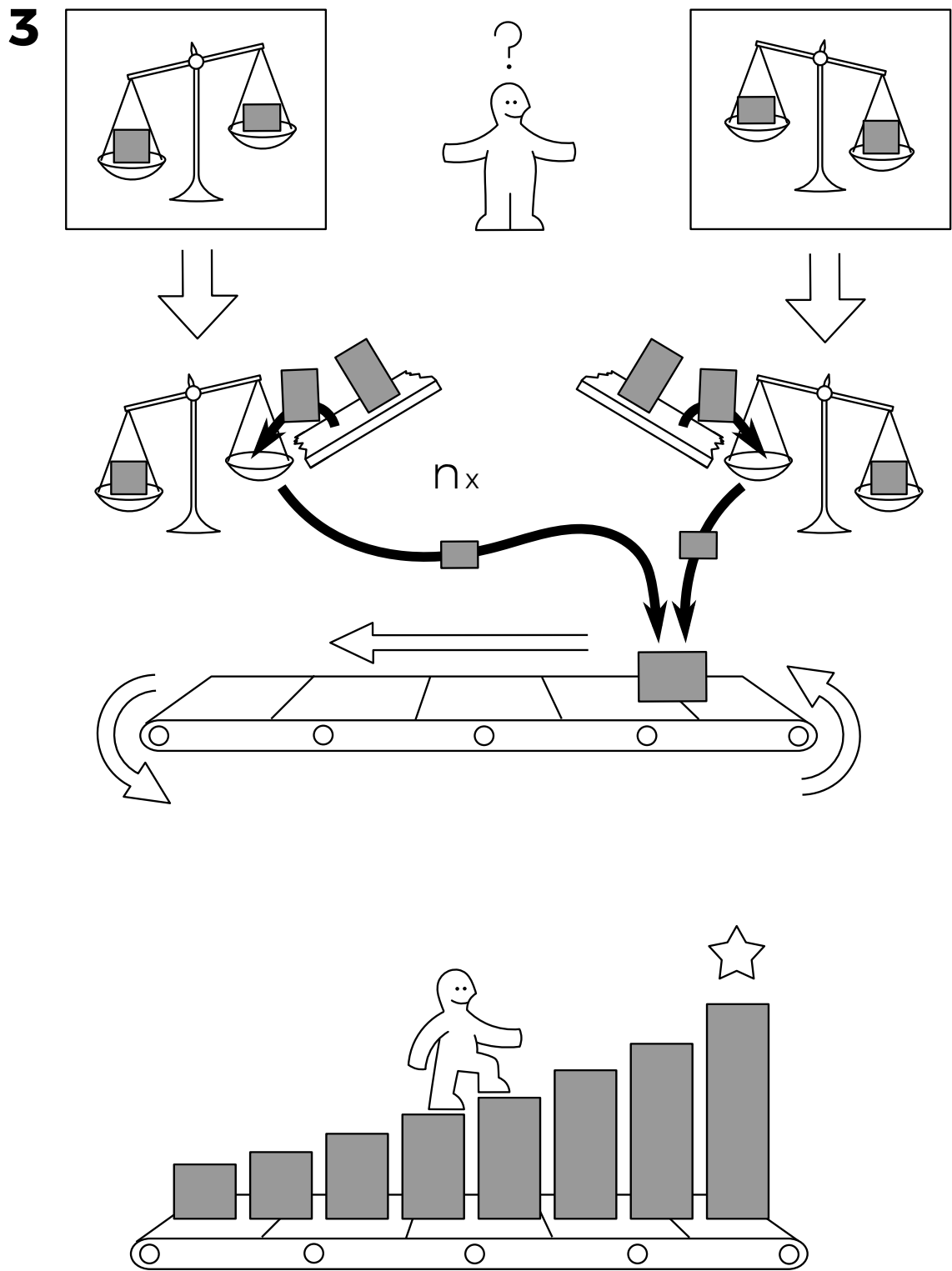
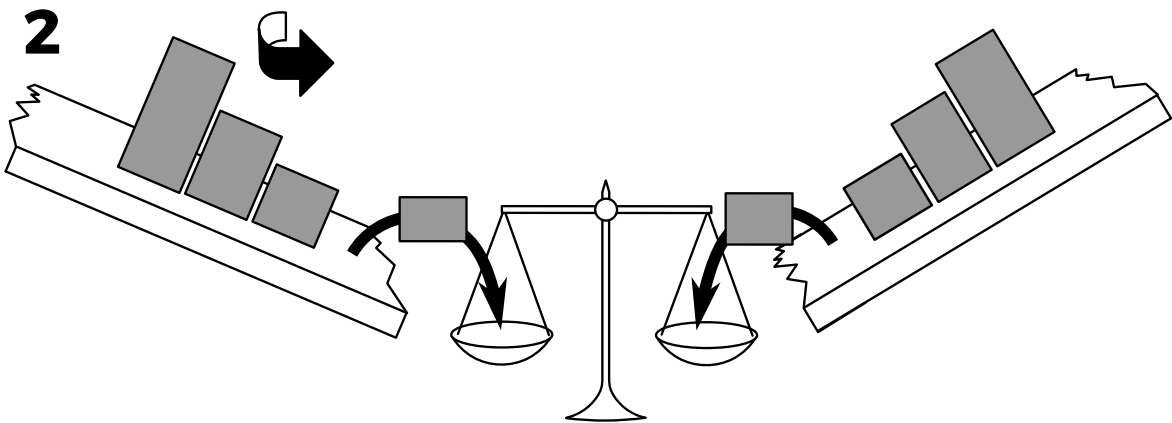
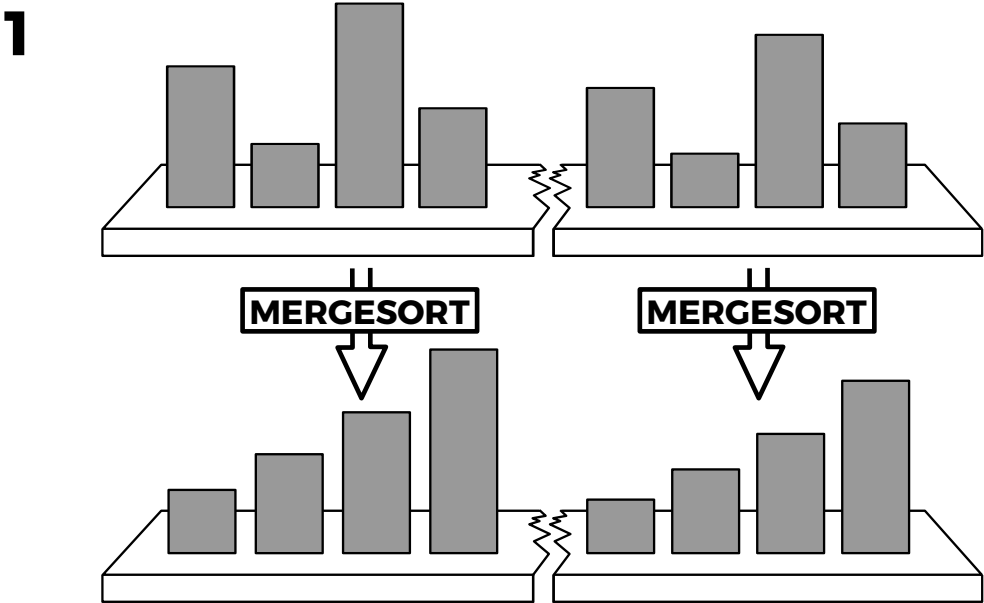
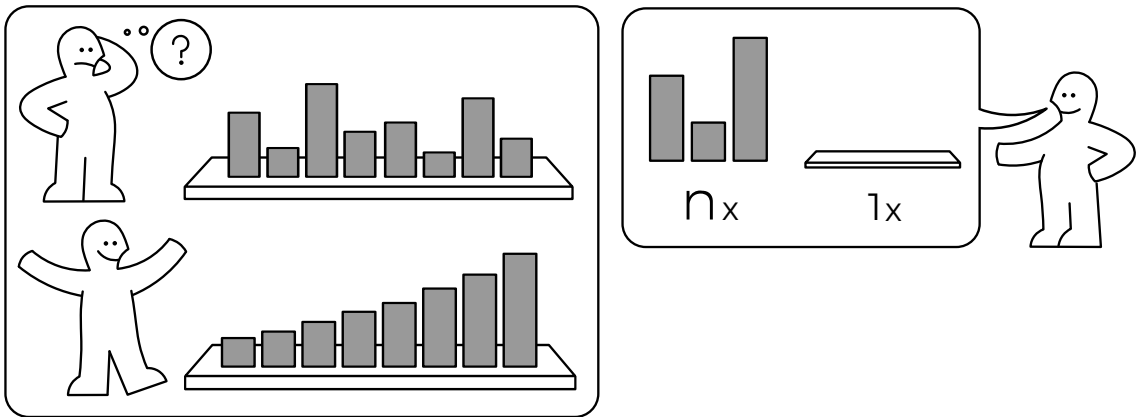
1  if  $p < r$ 
2    then  $q \leftarrow \lfloor (p + r) / 2 \rfloor$ 
3         MERGE-SORT( $A, p, q$ )
4         MERGE-SORT( $A, q + 1, r$ )
5         MERGE( $A, p, q, r$ )
    
```



5.1 Mergesort

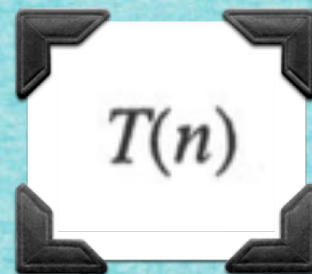


MERGE SÖRT



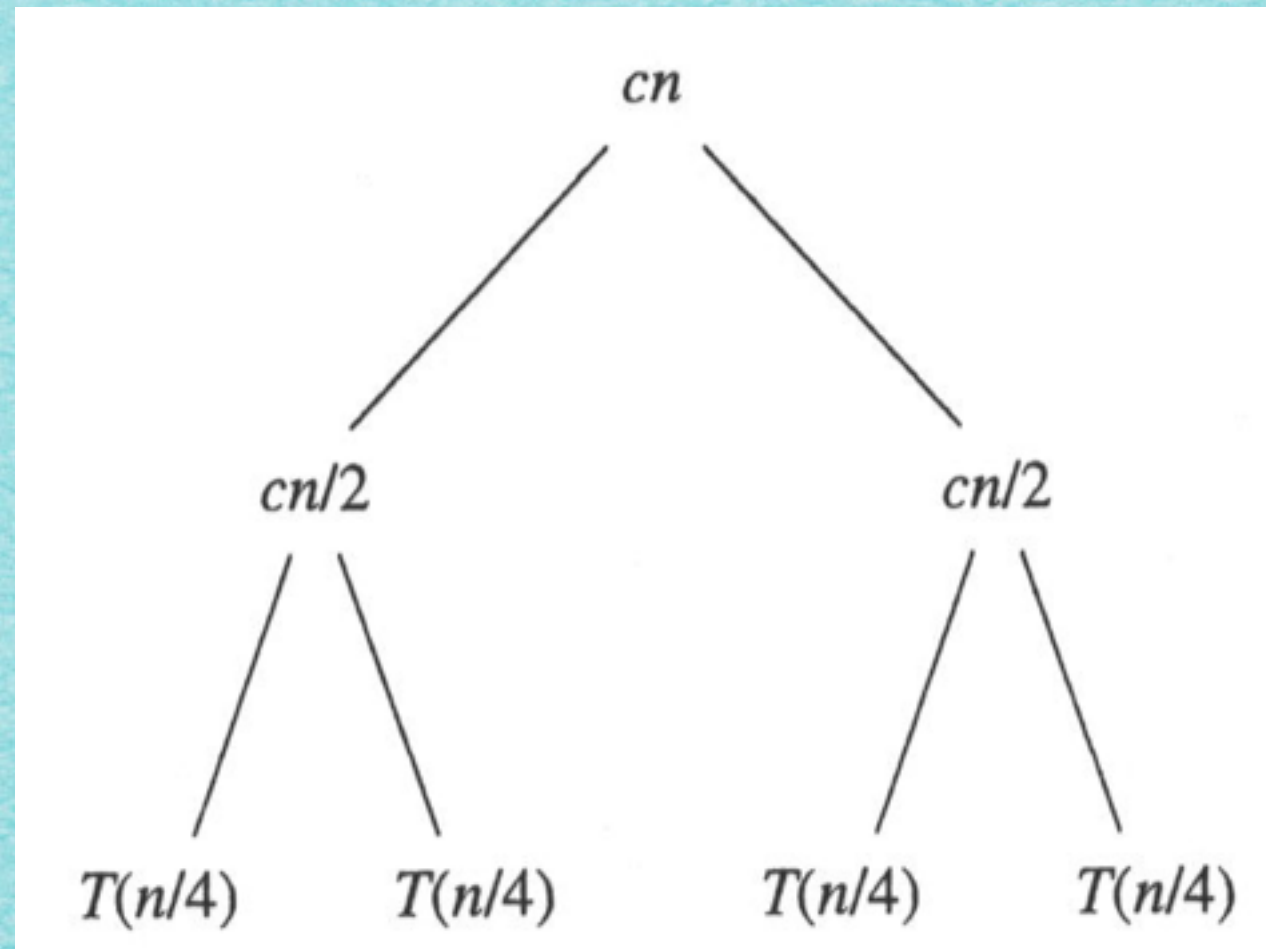
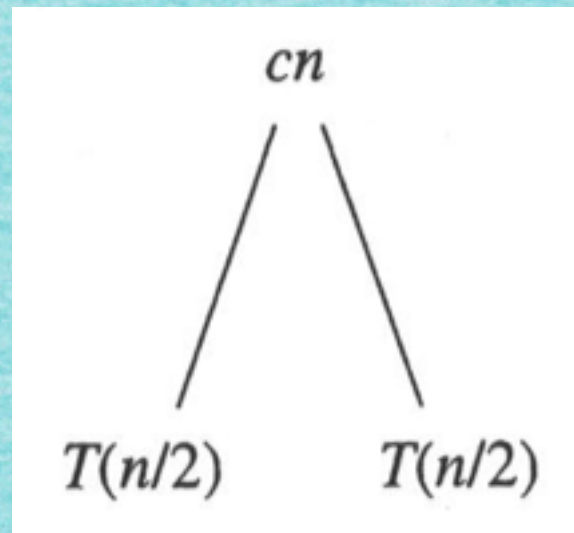
5.1.3 Laufzeit von Mergesort

Wie viele Schritte benötigt Merge-Sort für einen Array der Länge n ?

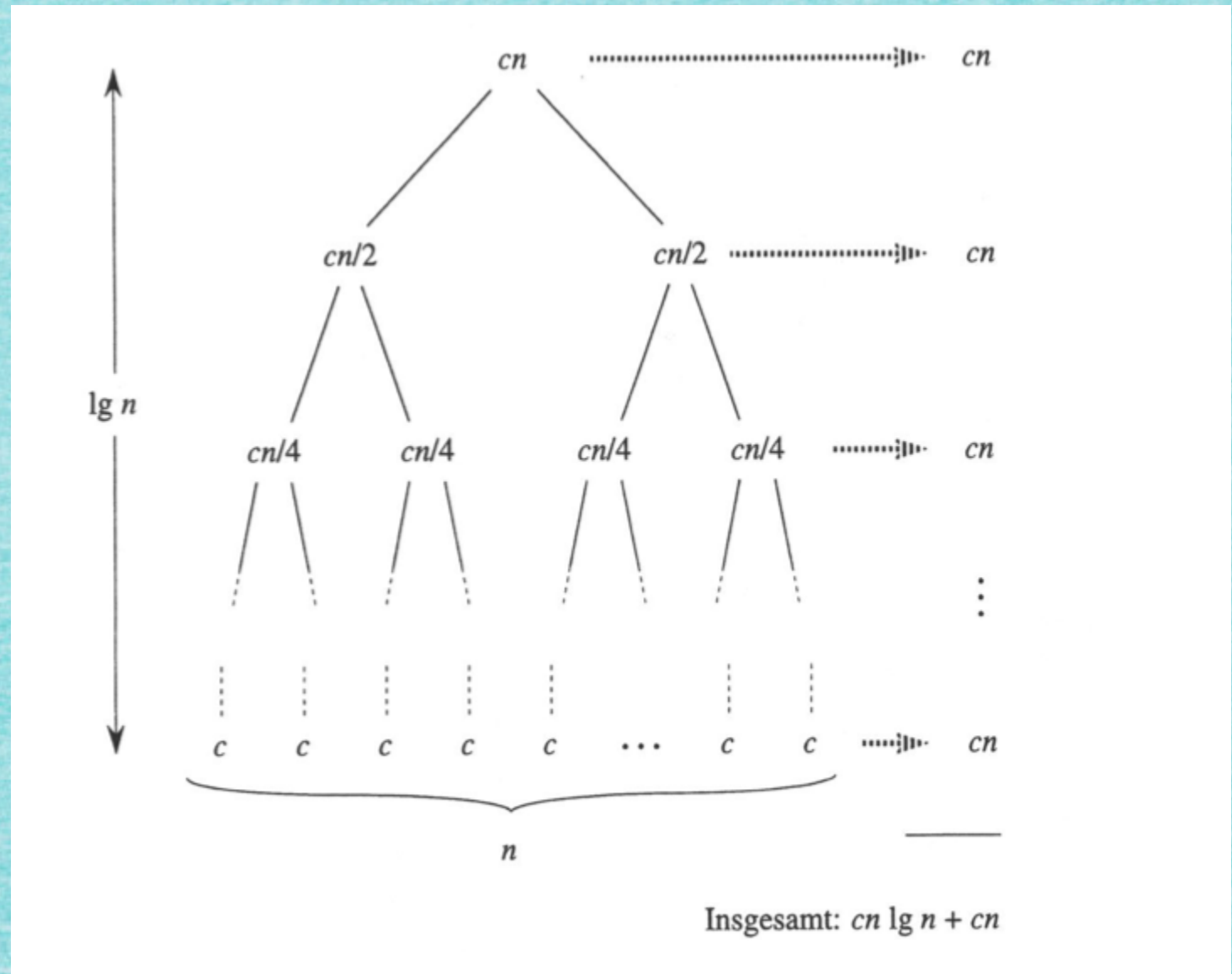
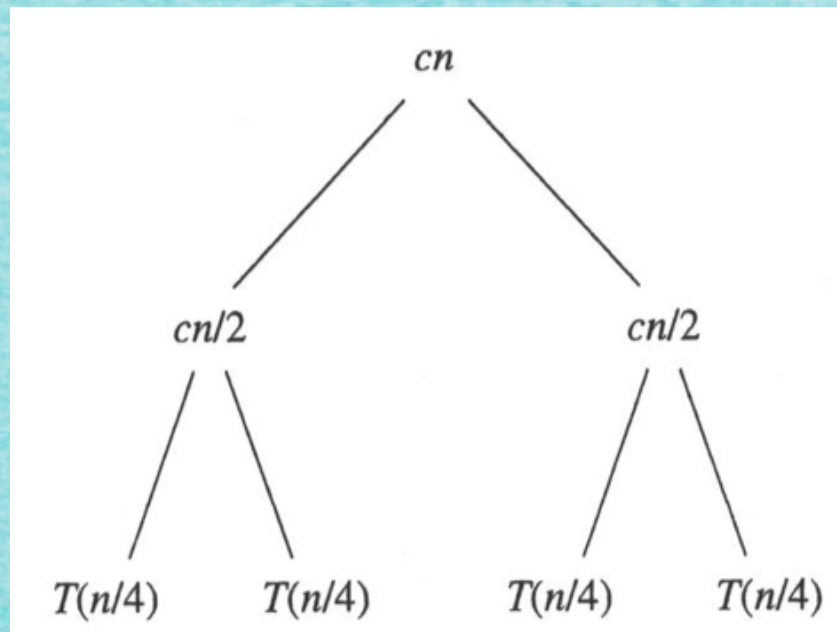


5.1.3 Laufzeit von Mergesort

$T(n)$



5.1.3 Laufzeit von Mergesort



5.1.3 Laufzeit von Mergesort

Satz 5.3 (Komplexität von Mergesort)
Für einen n -elementigen Array A hat Mergesort eine Laufzeit von $O(n \log n)$.

Mehr an der Tafel!

s.fekete@tu-bs.de

Fibonacci-Zahlen



$$F(n) = F(n-1) + F(n-2)$$

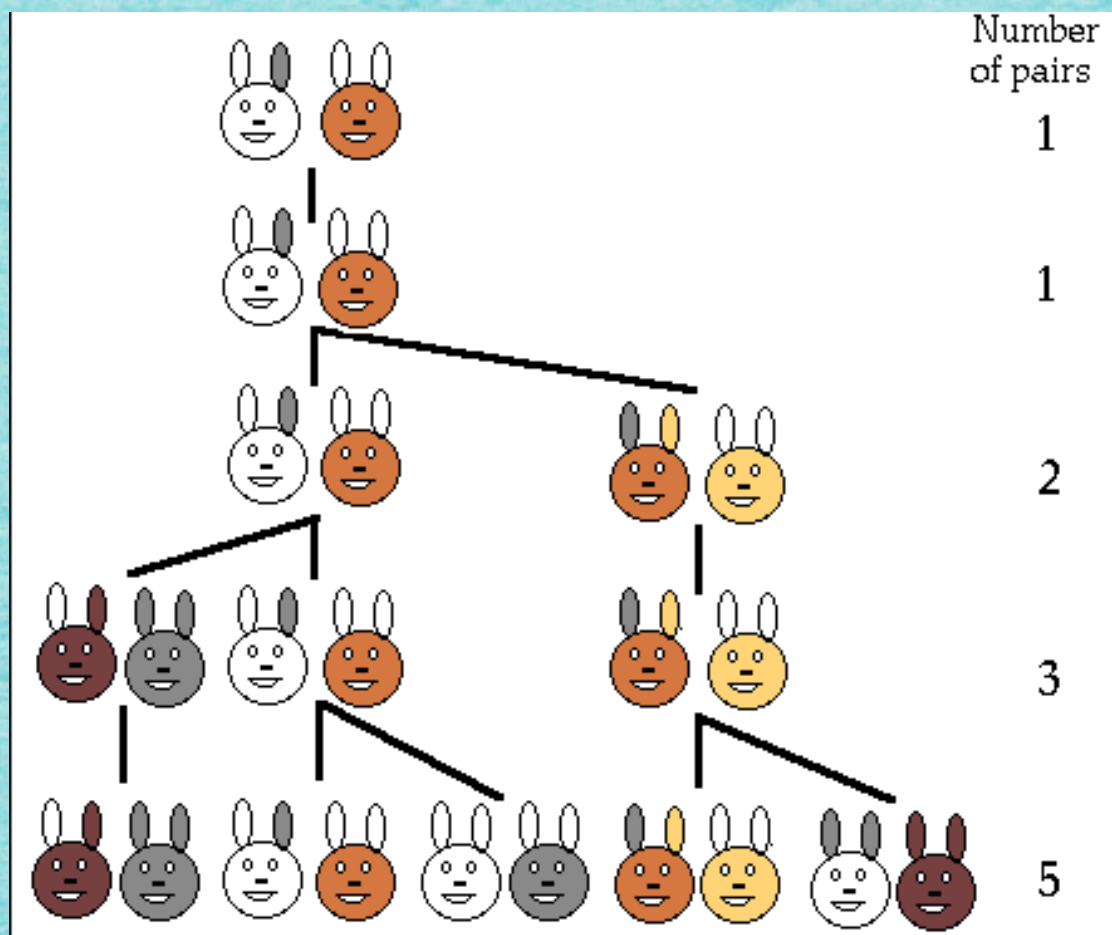
Fibonacci-Zahlen



$$F(n) = F(n-1) + F(n-2)$$

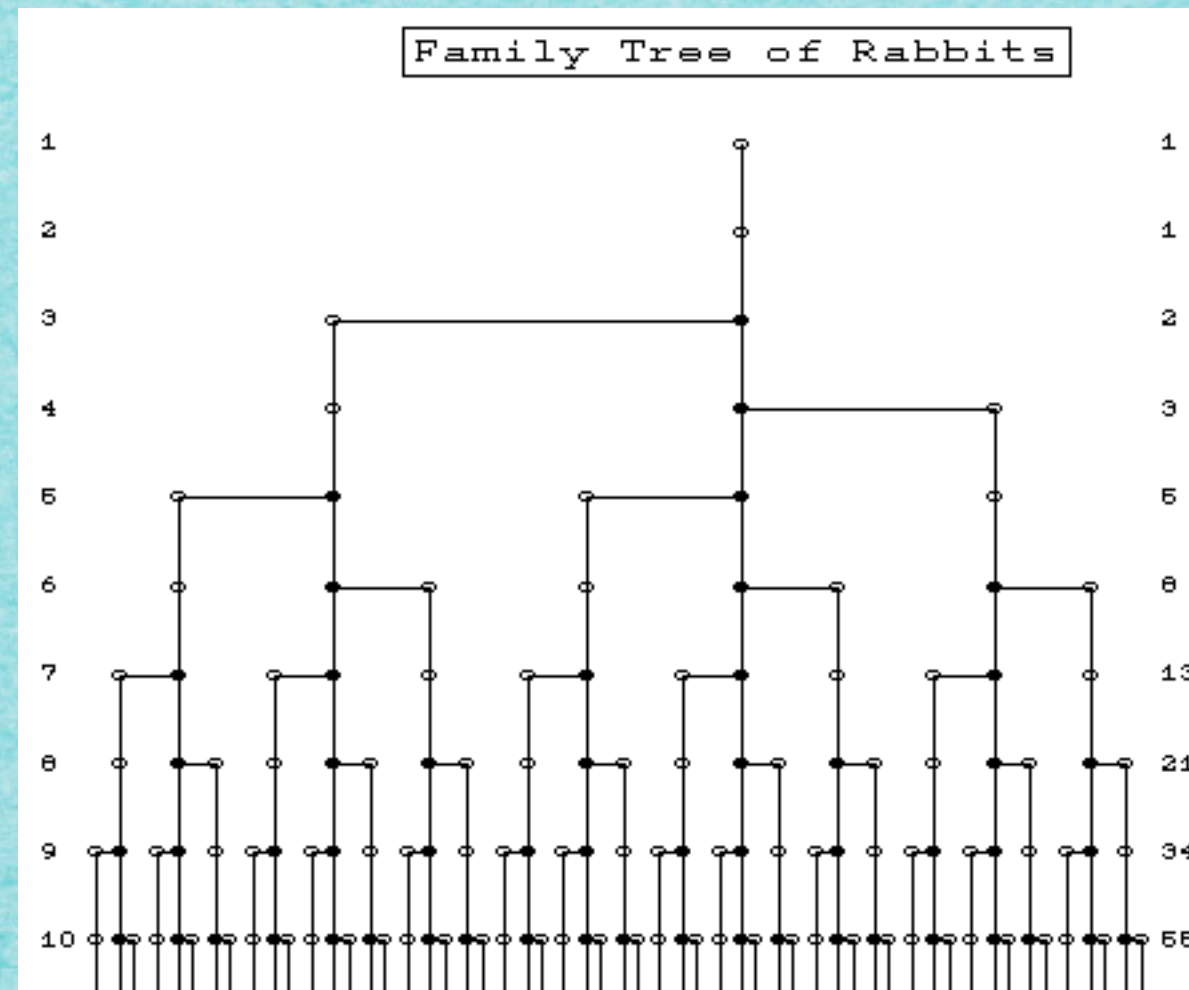


Fibonacci-Zahlen



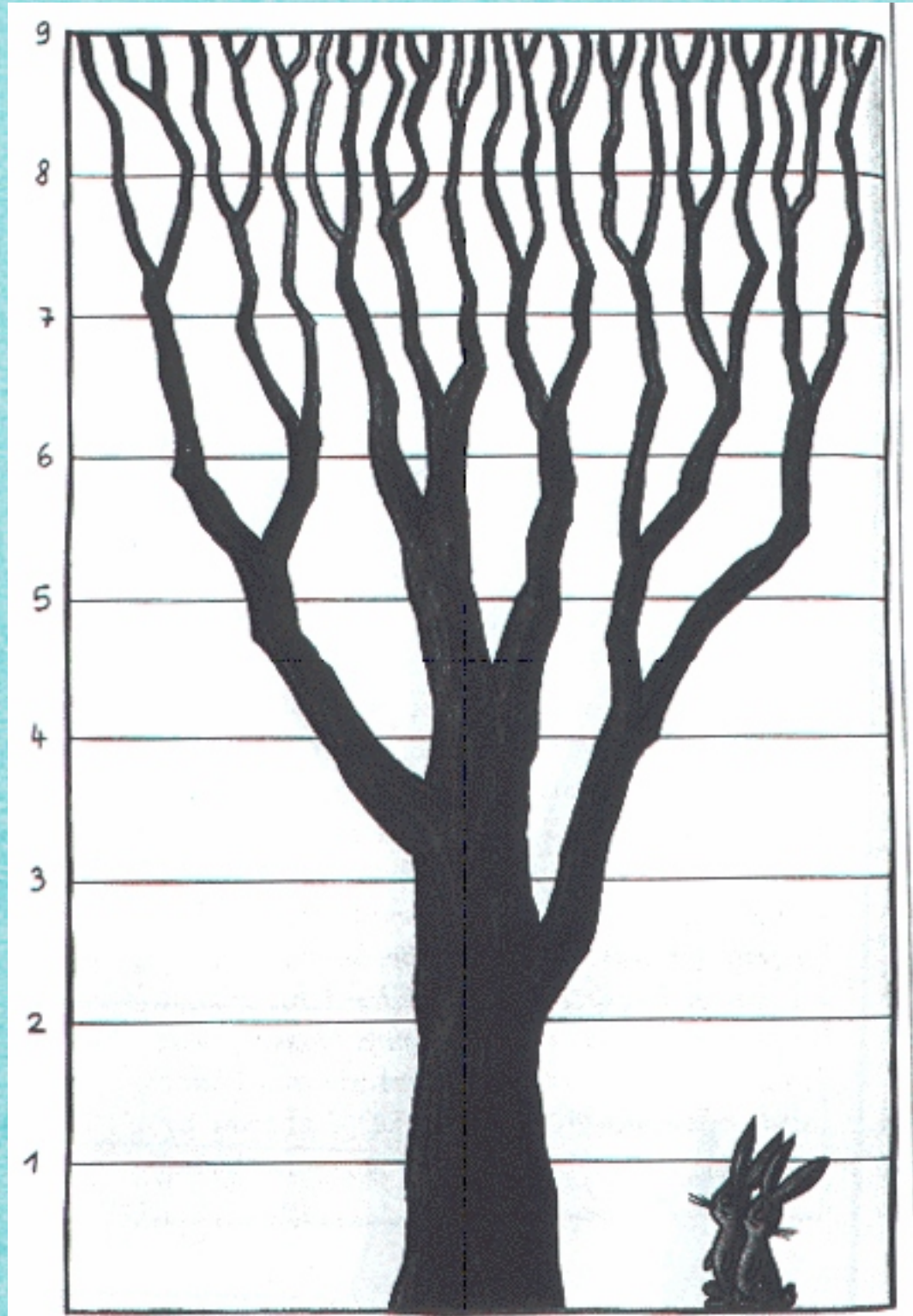
$$F(n) = F(n-1) + F(n-2)$$

Fibonacci-Zahlen

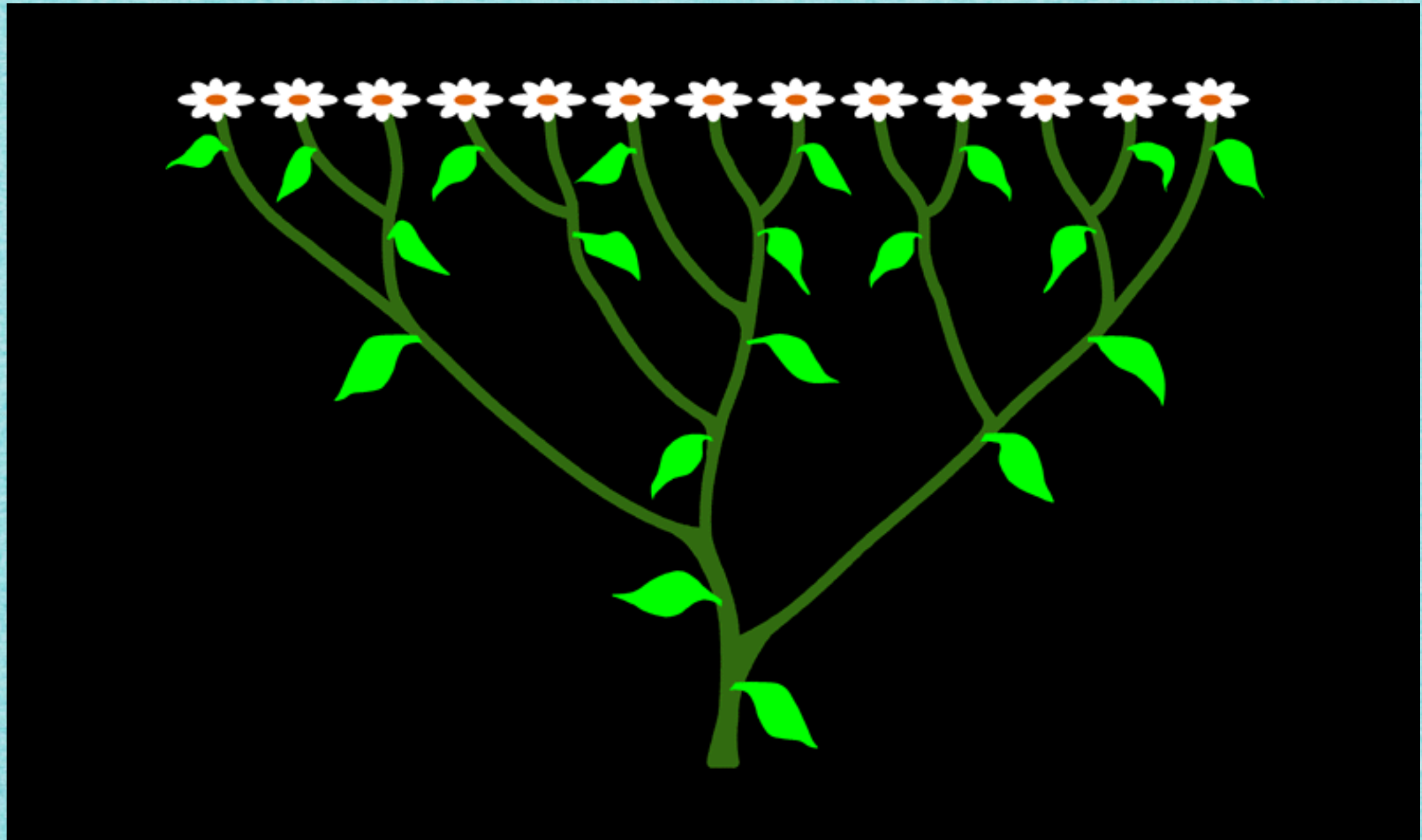


$$F(n) = F(n-1) + F(n-2)$$

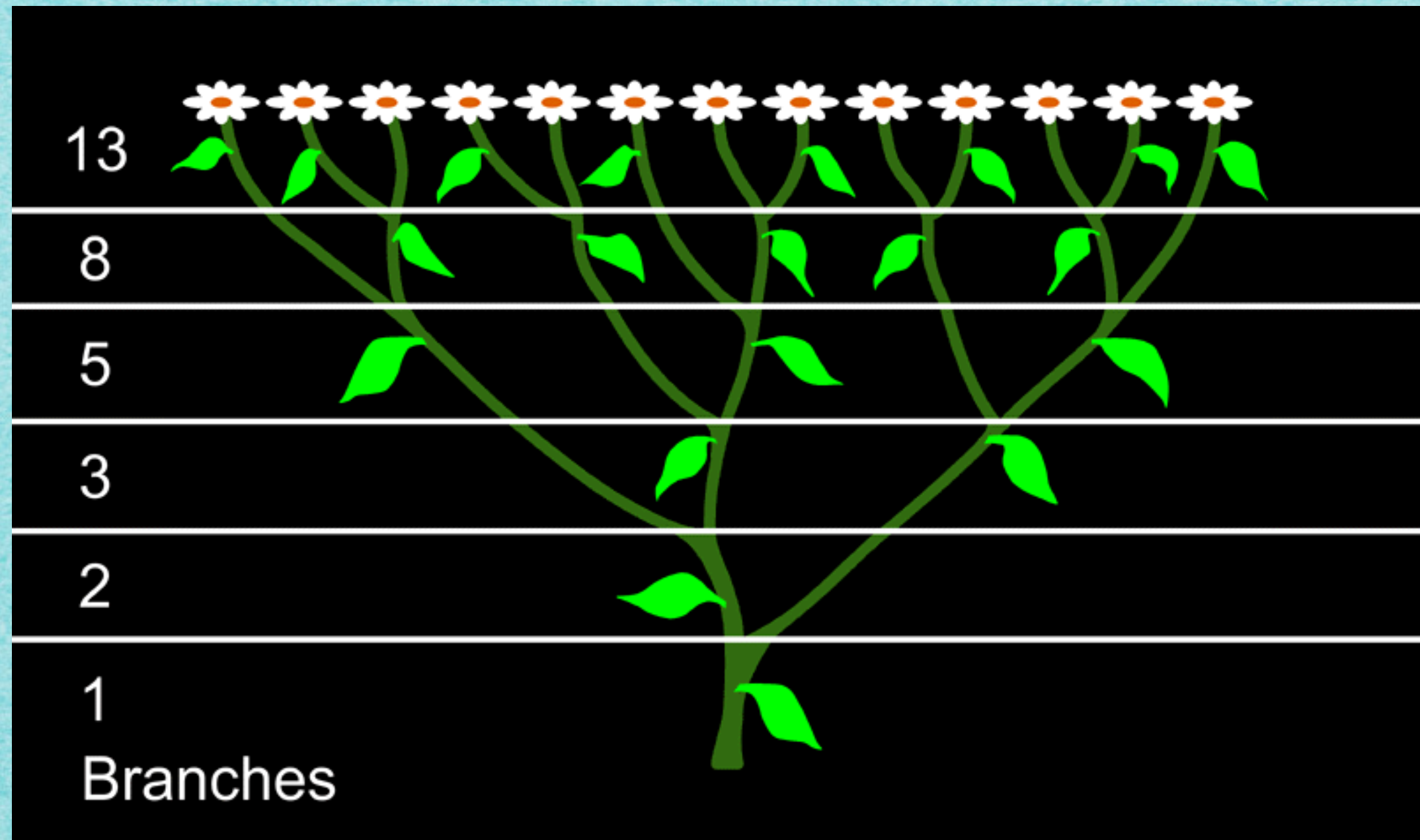
Fibonacci-Zahlen



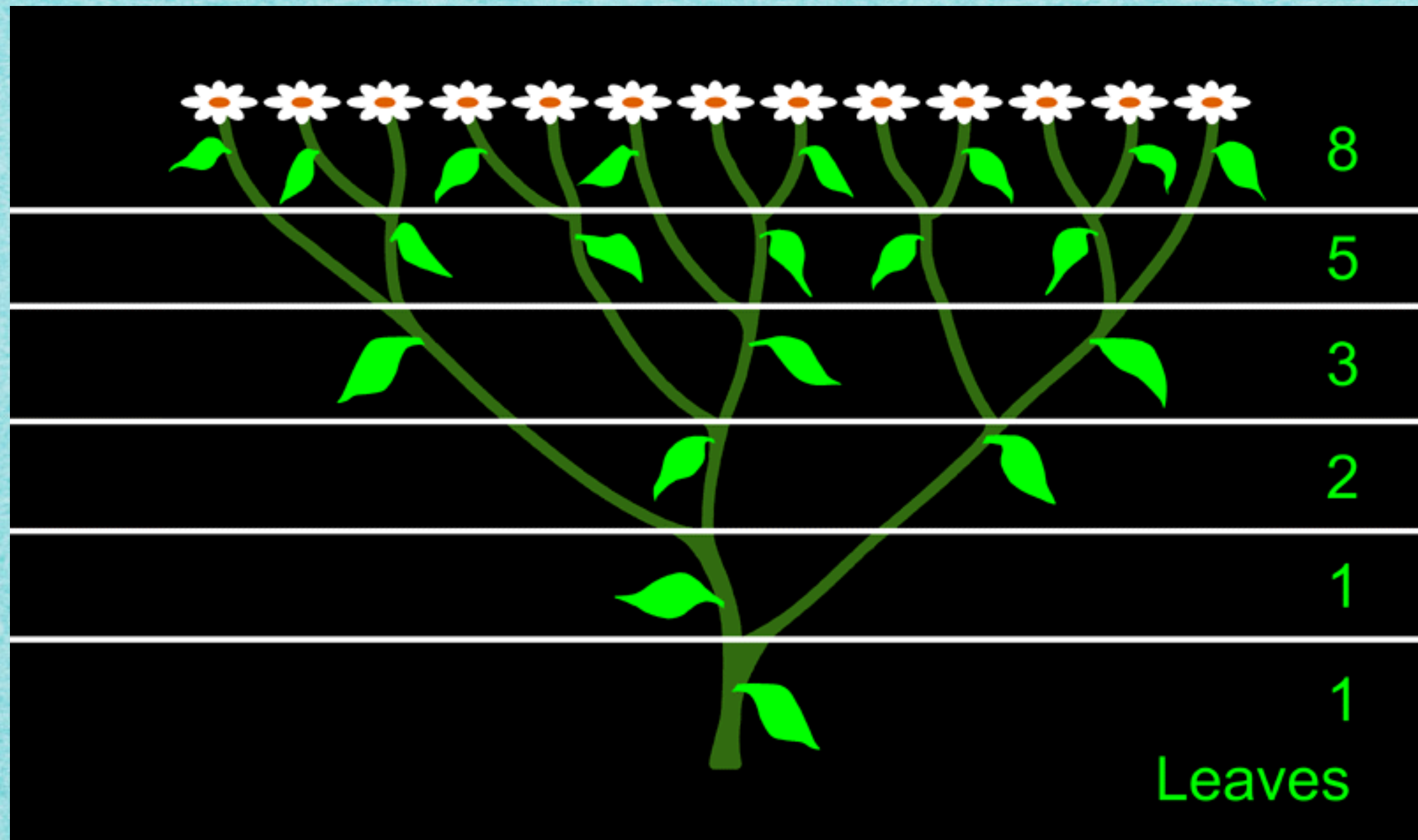
Fibonacci-Zahlen



Fibonacci-Zahlen



Fibonacci-Zahlen



Fibonacci-Zahlen

1



Fibonacci-Zahlen

2



Fibonacci-Zahlen

3



Fibonacci-Zahlen

5



Fibonacci-Zahlen

8



Fibonacci-Zahlen

1 3



Fibonacci-Zahlen

2 1

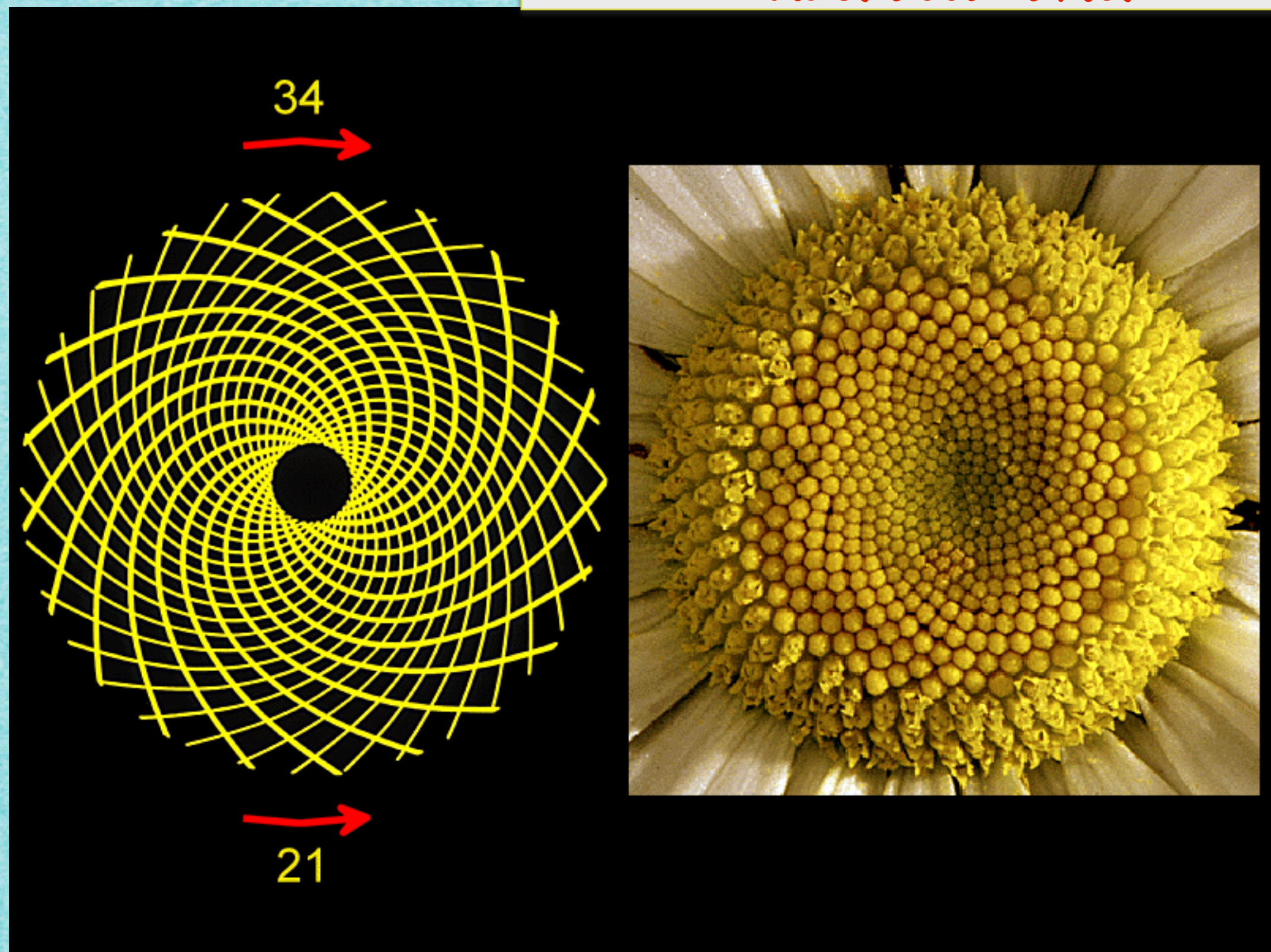


Fibonacci-Zahlen

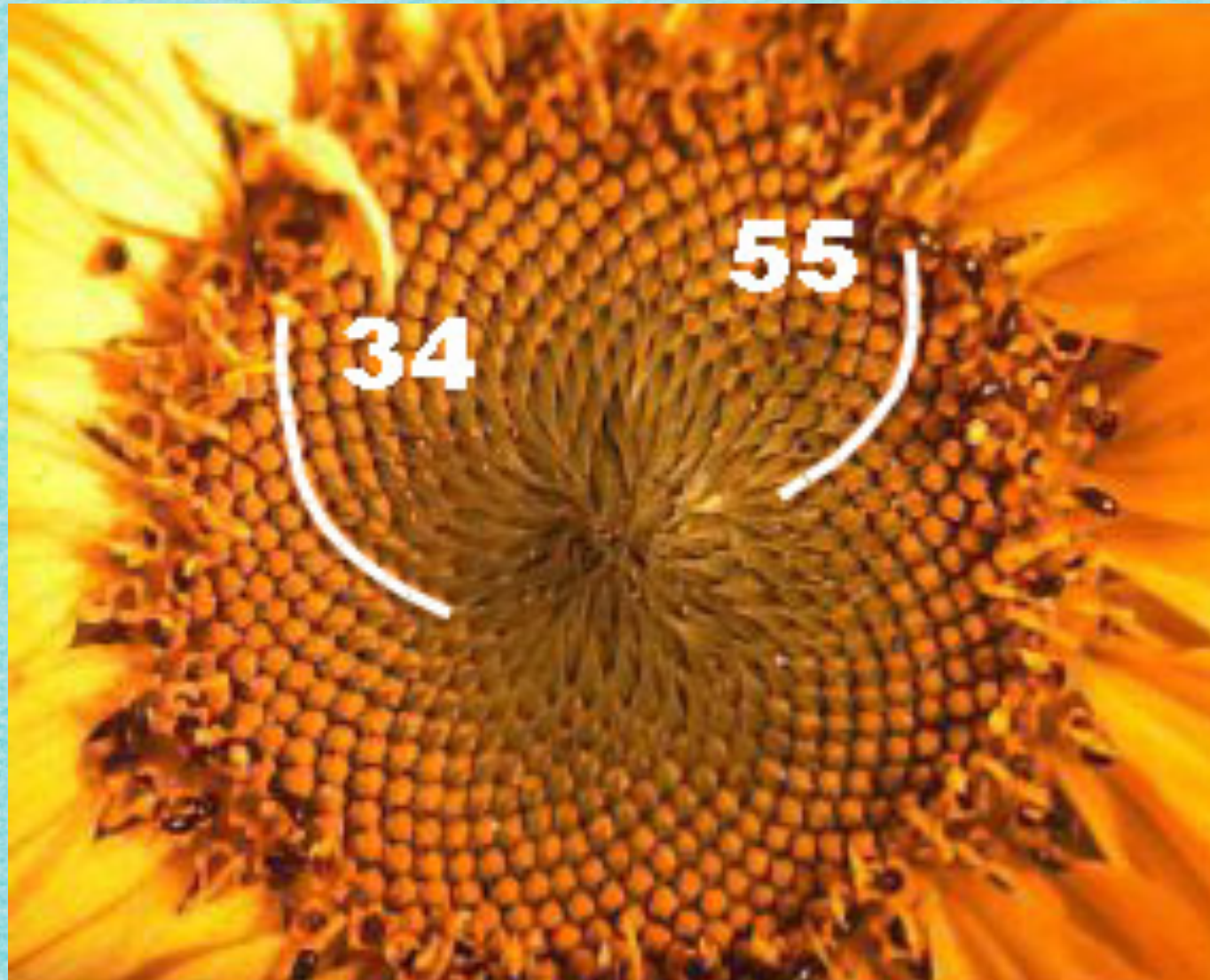
3 4



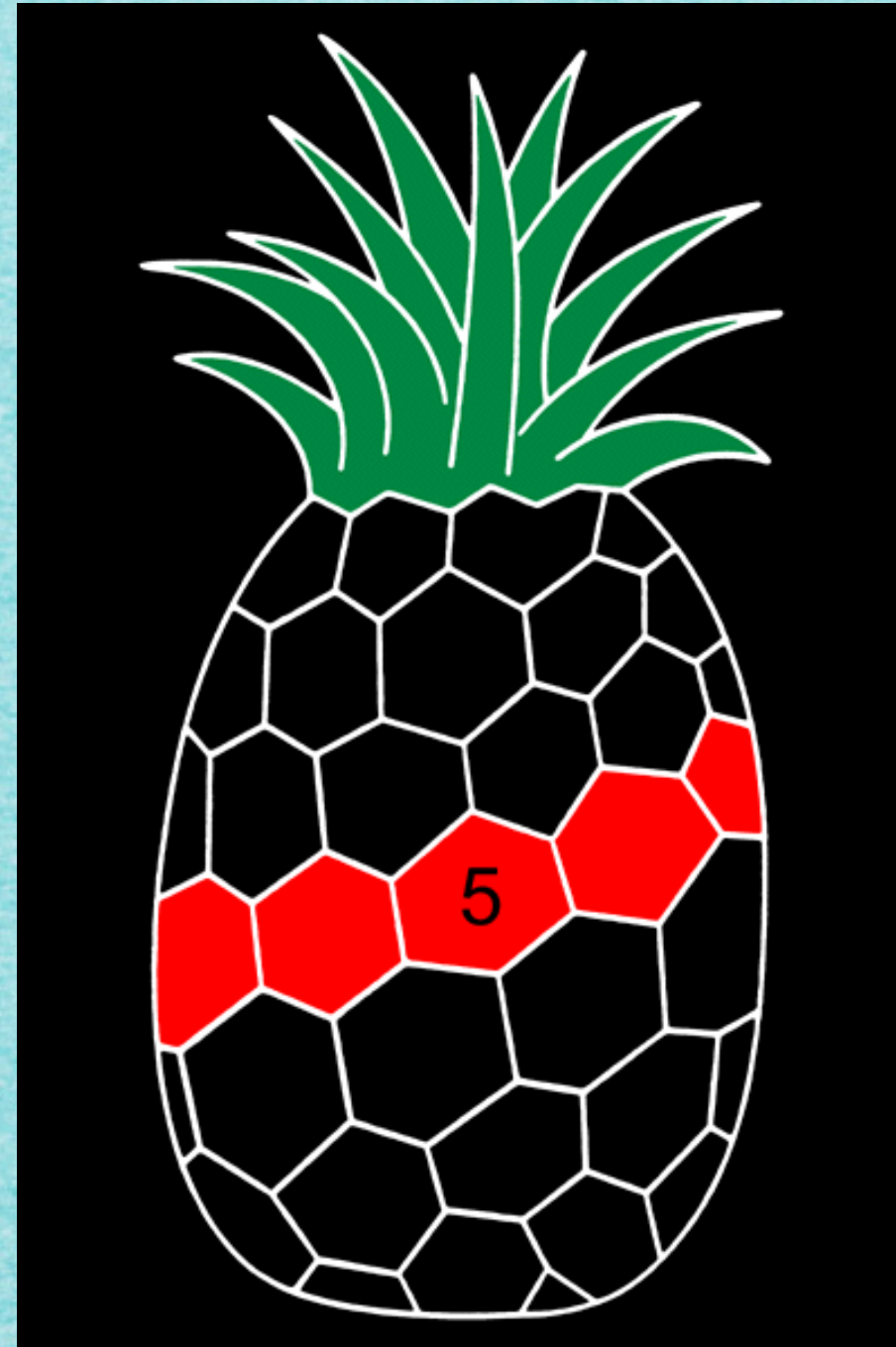
Fibonacci-Zahlen



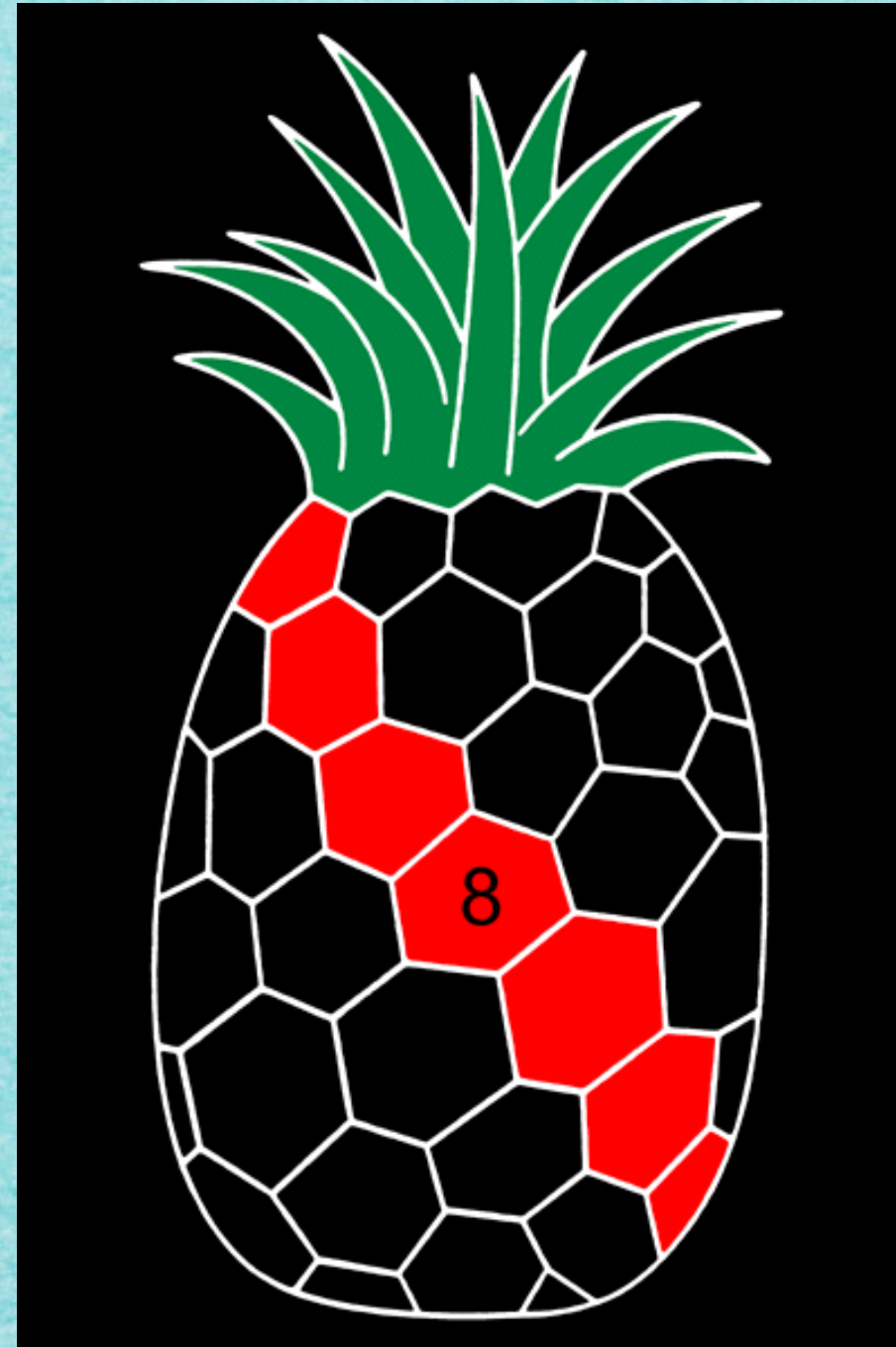
Fibonacci-Zahlen



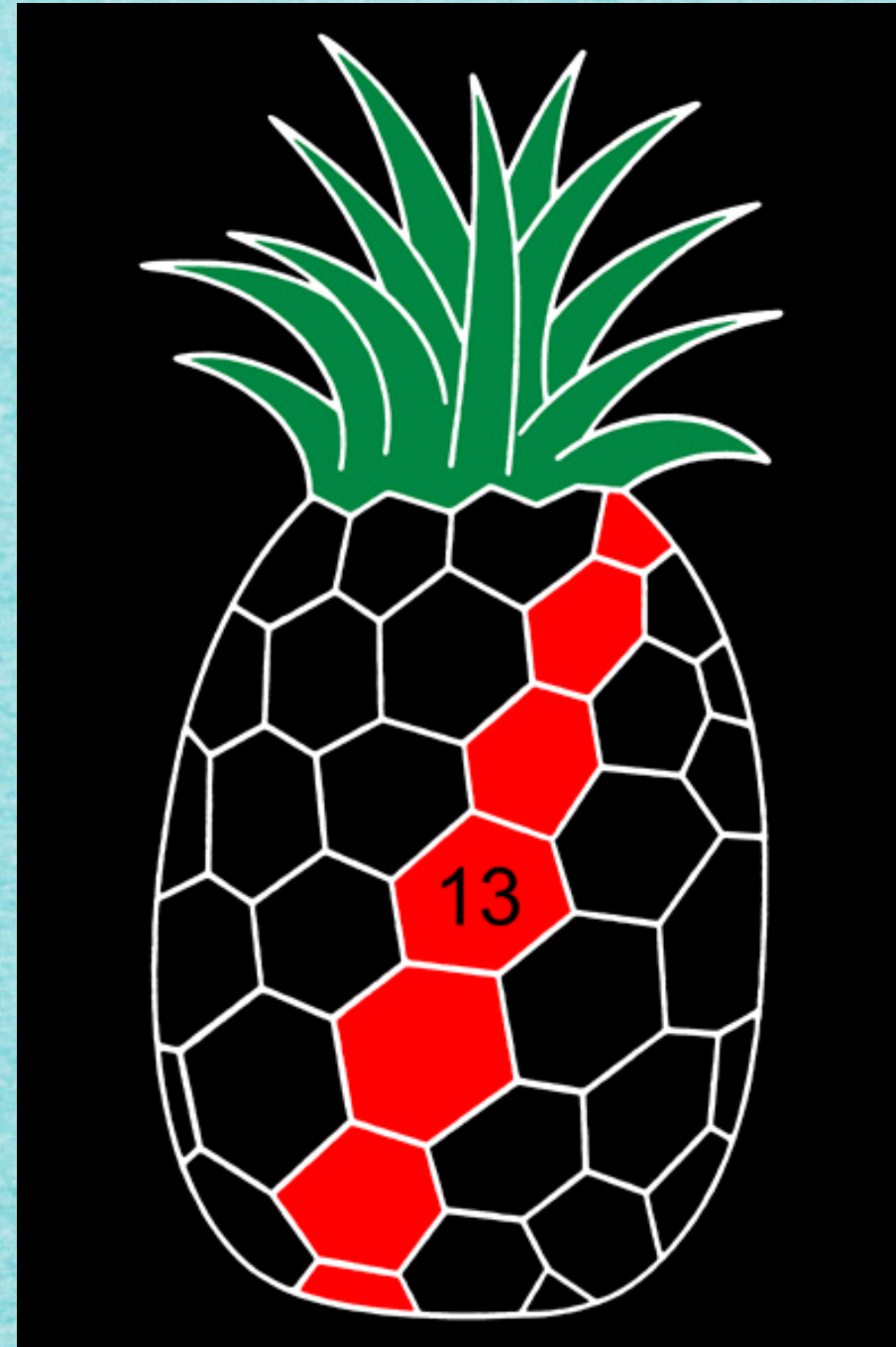
Fibonacci-Zahlen



Fibonacci-Zahlen



Fibonacci-Zahlen



Fibonacci-Zahlen



$$3:2=1.500$$

$$5:3=1.666$$

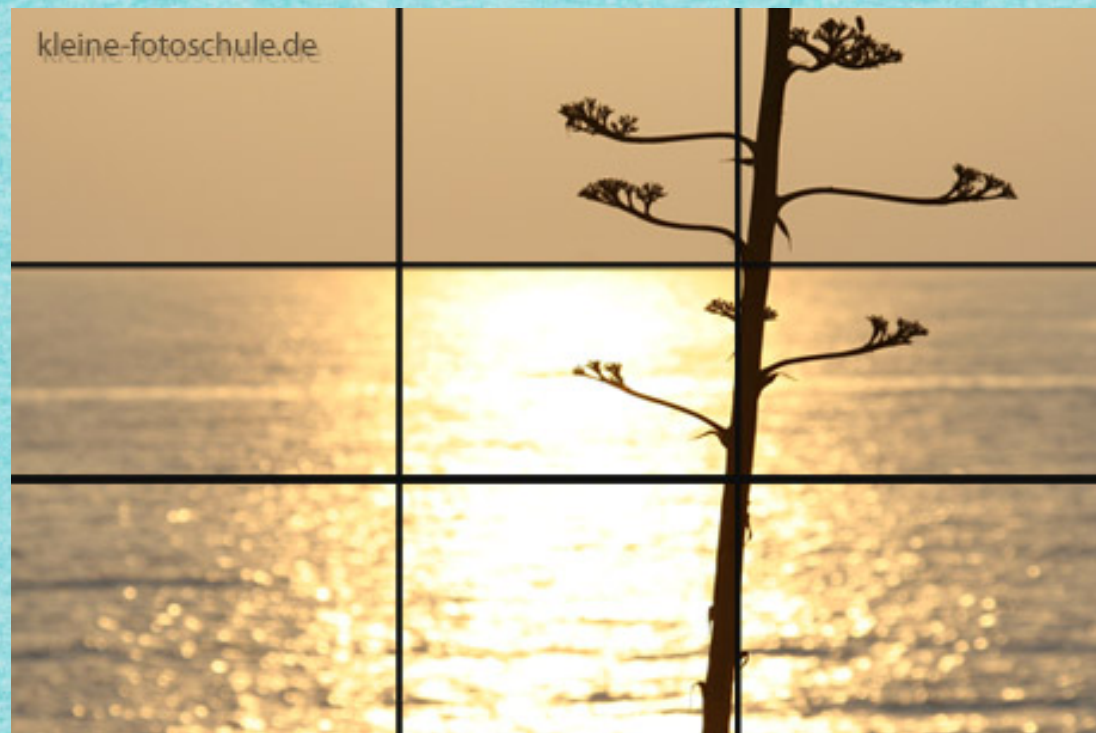
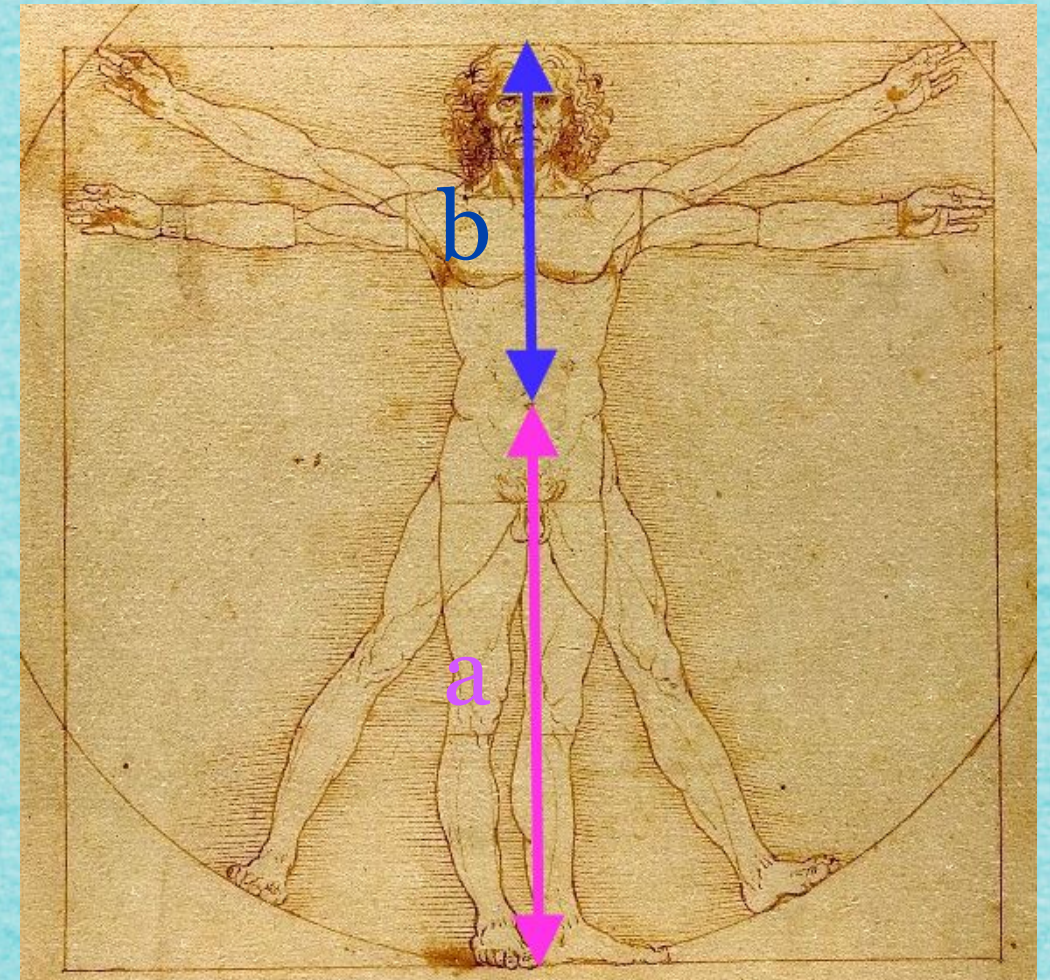
$$8:5=1.600$$

$$13:8=1.625$$

$$21:13=1.615$$

$$34:21=1.619$$

Fibonacci-Zahlen

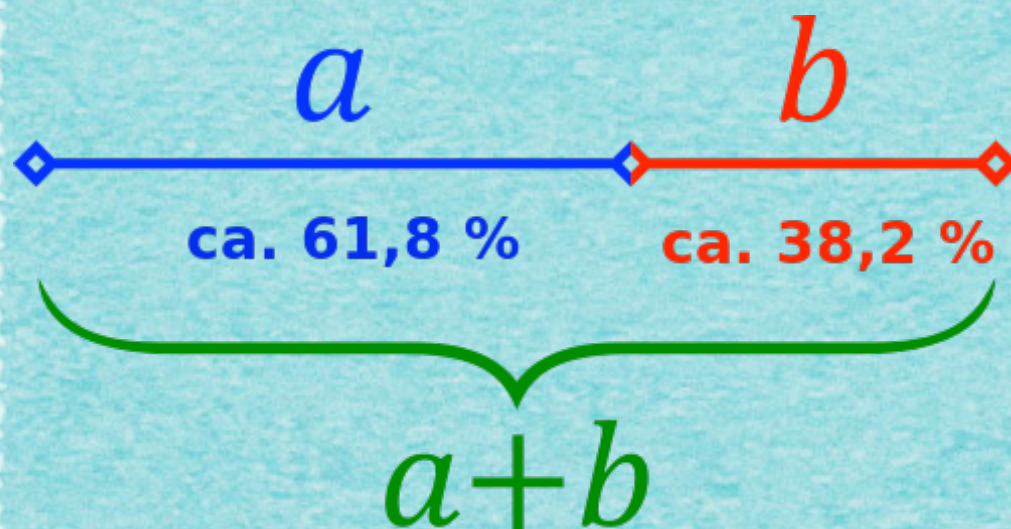


Goldener Schnitt:

$$\frac{a}{a+b} = \frac{b}{a}$$

Fibonacci-Zahlen

$$\frac{a}{a+b} = \frac{b}{a}$$



Herleitung des Zahlenwertes [Bearbeiten]

Aus der oben angegebenen [Definition](#)

$$\frac{a}{b} = \frac{a+b}{a} = 1 + \frac{b}{a}$$

bzw.

$$\frac{a}{b} - 1 - \frac{b}{a} = 0$$

folgt mit $\Phi = \frac{a}{b}$ und $\frac{1}{\Phi} = \frac{b}{a}$

$$\Phi - 1 - \frac{1}{\Phi} = 0.$$

Multiplikation mit Φ ergibt die [quadratische Gleichung](#)

$$\Phi^2 - \Phi - 1 = 0.$$

Diese Gleichung hat genau die beiden Lösungen

$$\Phi = \frac{1 + \sqrt{5}}{2} \approx 1,618033$$

und

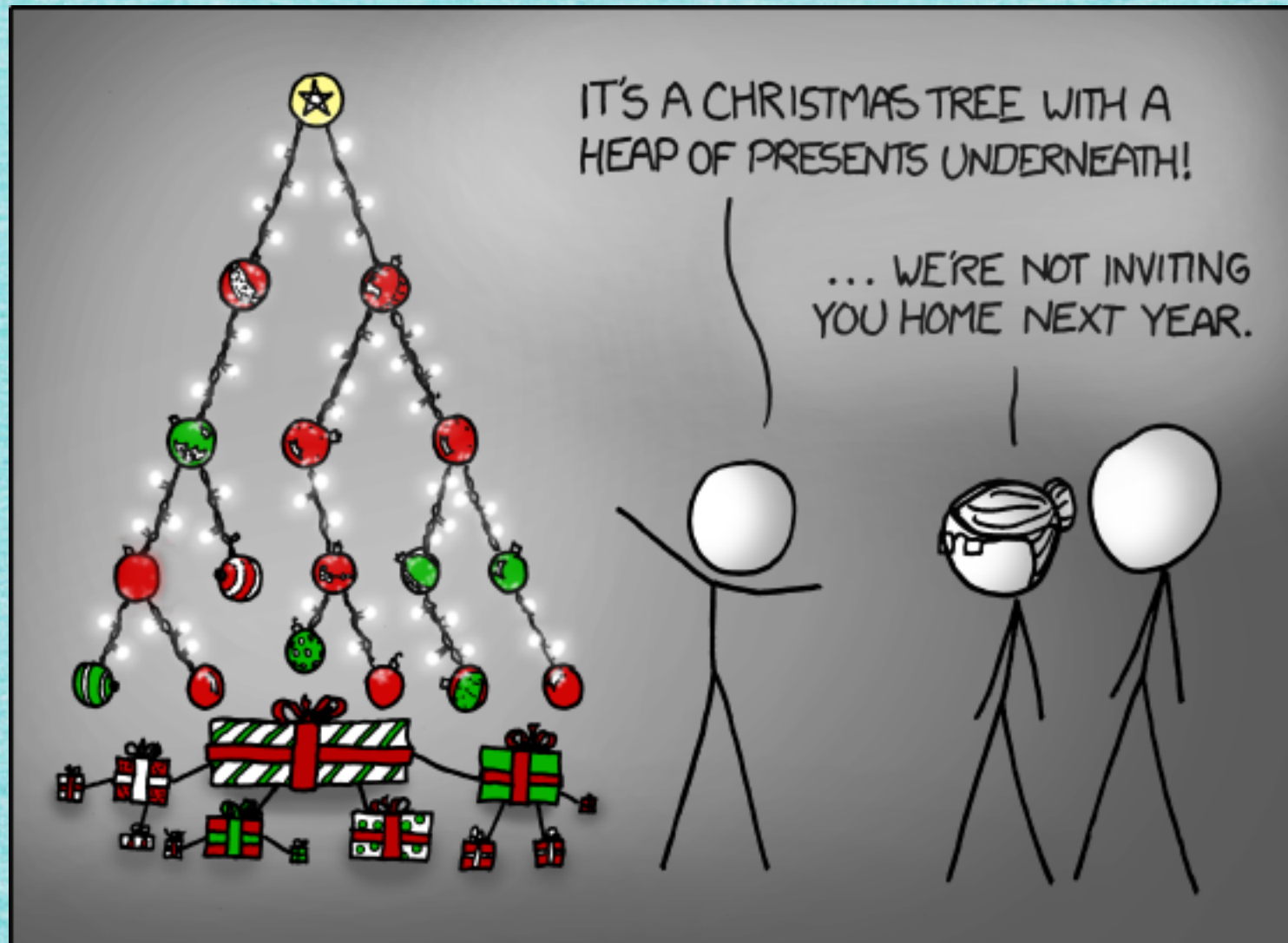
$$\bar{\Phi} = \frac{1 - \sqrt{5}}{2} = 1 - \Phi = -\frac{1}{\Phi} \approx -0,618033.$$

Da $\bar{\Phi}$ negativ ist, ist Φ die gesuchte Goldene Zahl.

Aus diesen Betrachtungen folgt unmittelbar die interessante Beziehung:

$$\frac{1}{\Phi} + 1 = \Phi = \Phi^2 - 1$$

Zusammenfassung Kapitel 4!

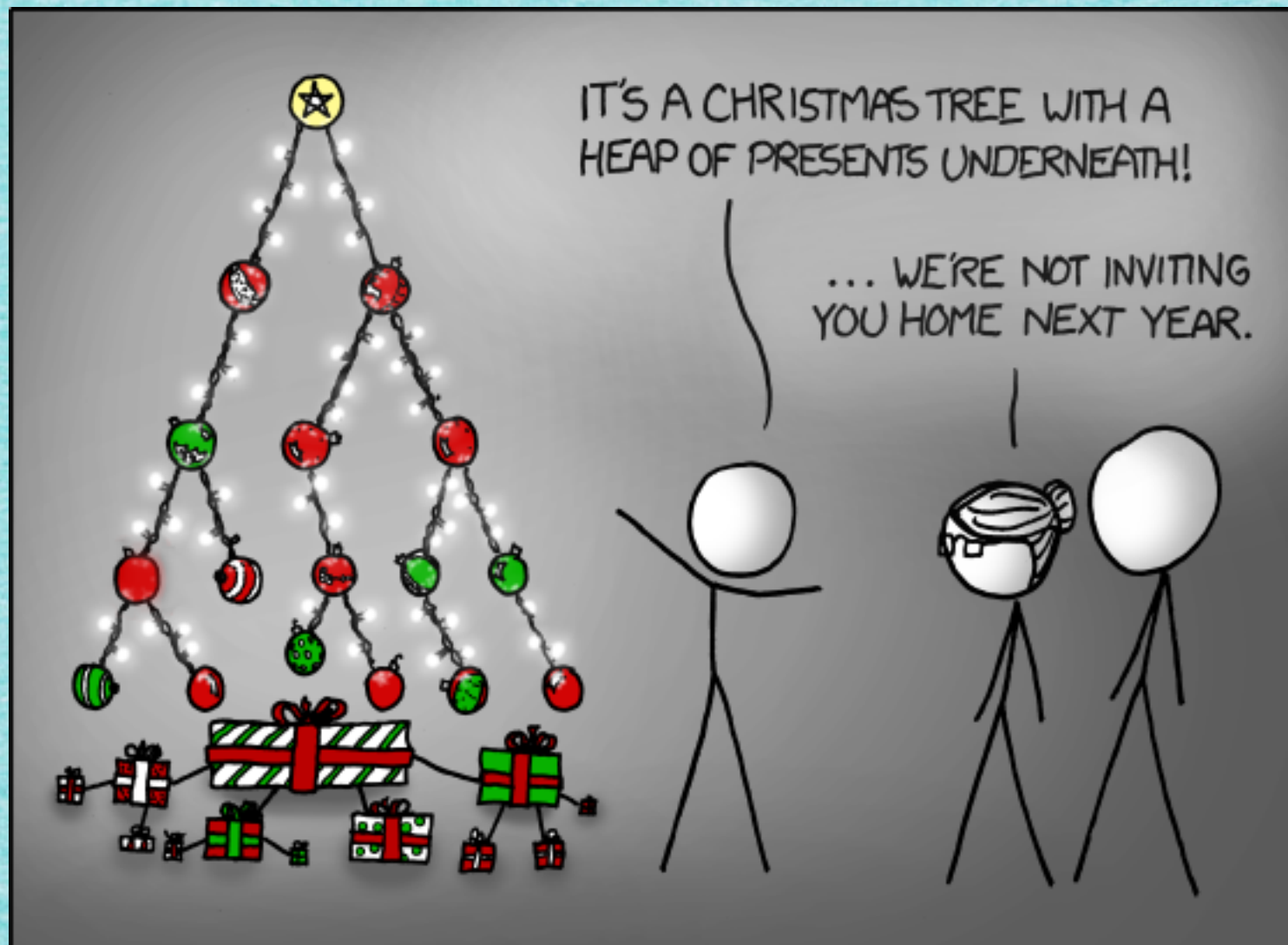


Zusammenfassung Kapitel 4!



NI KO **L** AUS

Zusammenfassung Kapitel 4!



Frohe Weihnachten!

