

9. Rekursion

9.1 Prinzip

9.2 Beispiel: GGT

9.3 Beispiel: Binäres Suchen

9.4 Beispiel: Türme von Hanoi

Was heißt "rekursiv"

Eine Methode $m()$ heißt rekursiv, wenn sie sich selbst aufruft

$m() \vdash m()$ direkt rekursiv
 $m() \vdash n() \vdash m()$ indirekt rekursiv

Beispiel: Berechnung der Fakultät ($n!$)

$$n! = \underbrace{1 * 2 * 3 * \dots * (n-1)}_{(n-1)!} * n$$

rekursive Definition

$$\begin{aligned}
 n! &= (n-1)! * n \\
 1! &= 1
 \end{aligned}$$

$$4! = 3! * 4$$

$$3! = 2! * 3$$

$$2! = 1! * 2$$

$$1! = 1$$

Rekursive Methode zur Berechnung der Fakultät

```

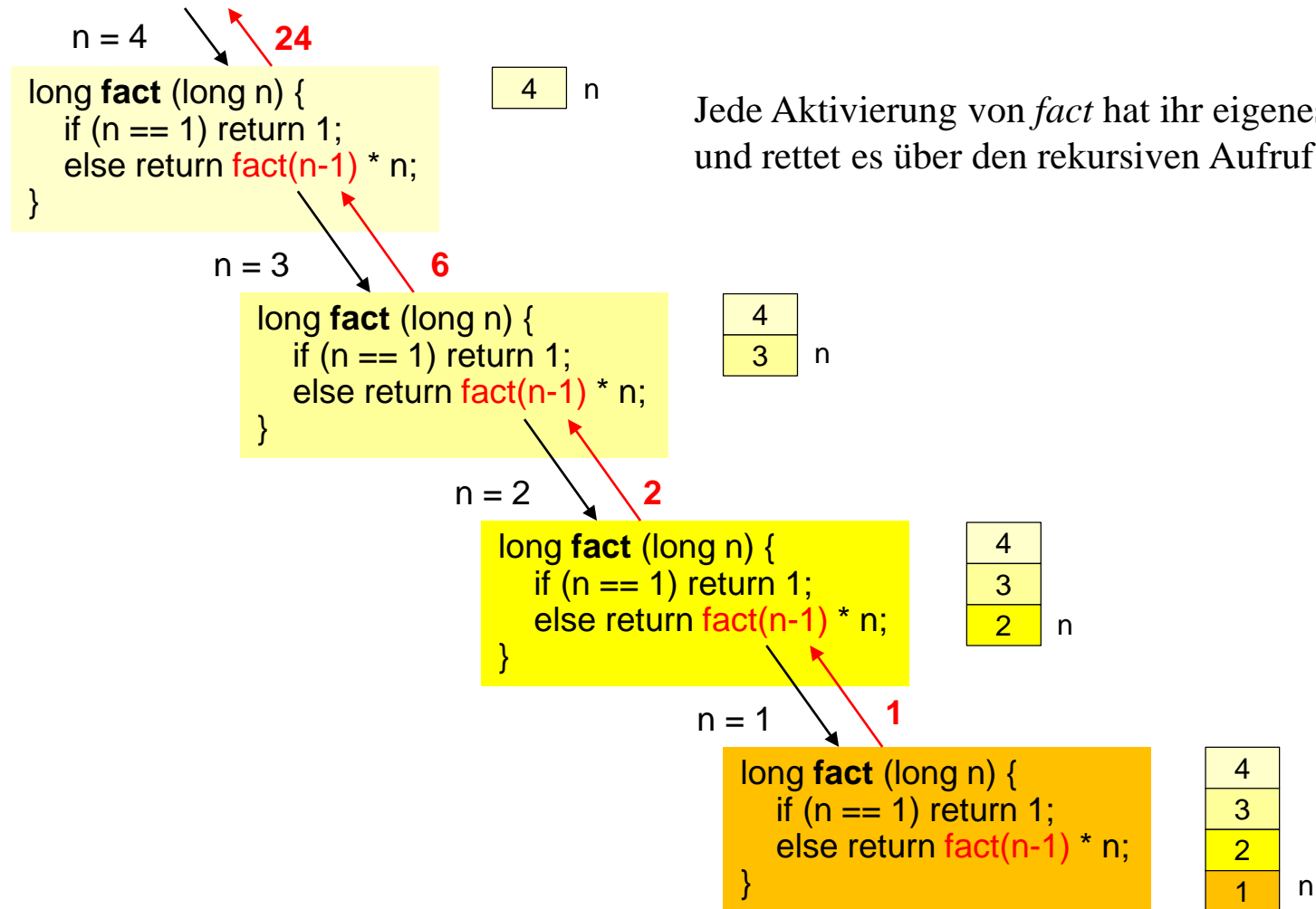
long fact (long n) {
    if (n == 1)
        return 1;
    else
        return fact(n-1) * n;
}
  
```

Allgemeines Muster

```

if (Problem klein genug)
    nichtrekursiver Zweig;
else
    rekursiver Zweig mit kleinerem Problem
  
```

Ablauf einer rekursiven Methode



9. Rekursion

9.1 Prinzip

9.2 Beispiel: GGT

9.3 Beispiel: Binäres Suchen

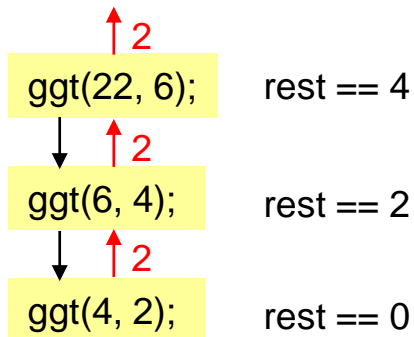
9.4 Beispiel: Türme von Hanoi

Beispiel: größter gemeinsamer Teiler



rekursiv

```
static int ggt (int x, int y) {  
    int rest = x % y;  
    if (rest == 0) return y;  
    else return ggt(y, rest);  
}
```



iterativ

```
static int ggt (int x, int y) {  
    int rest = x % y;  
    while (rest != 0){  
        x = y; y = rest;  
        rest = x % y;  
    }  
    return y;  
}
```

Jeder rekursive Algorithmus kann auch iterativ programmiert werden

- rekursiv: meist kürzerer Quellcode
- iterativ: meist kürzere Laufzeit

Rekursion v.a. bei rekursiven Datenstrukturen nützlich (Bäume, Graphen, ...)

9. Rekursion

- 9.1 Prinzip
- 9.2 Beispiel: GGT
- 9.3 Beispiel: Binäres Suchen
- 9.4 Beispiel: Türme von Hanoi

Beispiel: binäres Suchen iterativ

- schneller als sequentielles Suchen
- Array muss allerdings sortiert sein

z.B. Suche von 17

	0	1	2	3	4	5	6	7
a	2	3	5	7	11	13	17	19
	↑			↑			↑	
	low			m			high	

- Index des mittleren Element bestimmen ($m = (low + high) / 2$)
- $17 > a[m]$ ➤ zwischen $a[m+1]$ und $a[high]$ weitersuchen

	0	1	2	3	4	5	6	7
a	2	3	5	7	11	13	17	19
					↑	↑	↑	
					low	m	high	

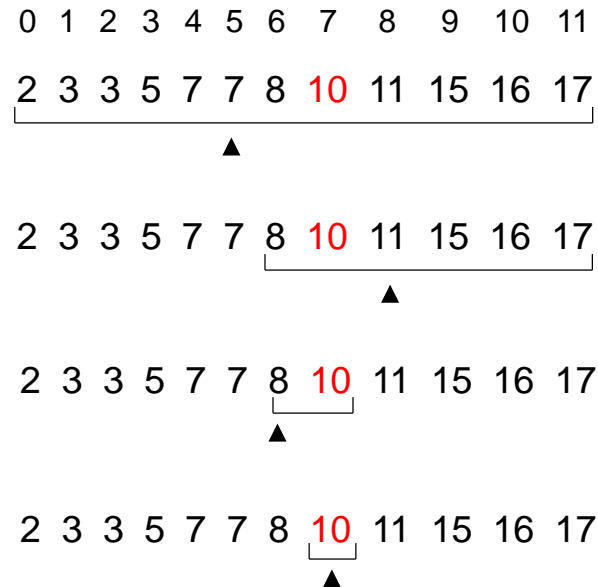
- $17 > a[m]$ ➤ zwischen $a[m+1]$ und $a[high]$ weitersuchen

	0	1	2	3	4	5	6	7
a	2	3	5	7	11	13	17	19
							↑	↑
							low	high
							m	

Binäres Suchen iterativ



```
static int binarySearch (int[] a, int x) {
    int low = 0;
    int high = a.length - 1;
    while (low <= high) {
        int m = (low + high) / 2;
        if (a[m] == x) return m;
        else if (x > a[m]) low = m + 1;
        else /* x < a[m] */ high = m - 1;
    }
    /* low > high */
    return -1;
}
```



- Suchraum wird in jedem Schritt halbiert
- bei n Arrayelementen sind höchstens $\log_2(n)$ Schritte nötig, um jedes Element zu finden

n	seq.Suchen	bin.Suchen
10	10	4
100	100	7
1000	1000	10
10000	10000	14

Laufzeitkomplexität = $O(\log_2(n))$

Beispiel: binäres Suchen rekursiv



```
static int search (int[] a, int x, int low, int high) {  
    if (low > high) return -1; // empty  
    int m = (low + high) / 2;  
    if (x == a[m]) return m;  
    if (x < a[m]) return search(a, x, low, m-1);  
    /* x > a[m] */ return search(a, x, m+1, high);  
}
```

nichtrekursive Zweige

rekursive Zweige

0 1 2 3 4 5 6 7 8 9 10 11
2 3 3 5 7 7 8 10 11 15 16 17



2 3 3 5 7 7 8 10 11 15 16 17



2 3 3 5 7 7 8 10 11 15 16 17



2 3 3 5 7 7 8 10 11 15 16 17



Ablauf des rekursiven binären Suchens



$x = 17$, $low = 0$, $high = 7$

↑ 6

```
static int search (int[] a, int x, int low, int high) {
    if (low > high) return -1;
    int m = (low + high) / 2;
    if (x == a[m]) return m;
    if (x < a[m]) return search(a, x, low, m-1);
    return search(a, x, m+1, high);
}
```

$m == 3$

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

↑ low ↑ m ↑ high

$low = 4$, $high = 7$

↑ 6

```
static int search (int[] a, int x, int low, int high) {
    if (low > high) return -1;
    int m = (low + high) / 2;
    if (x == a[m]) return m;
    if (x < a[m]) return search(a, x, low, m-1);
    return search(a, x, m+1, high);
}
```

$m = 5$

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

 ↑ low m ↑ high

$low = 6$, $high = 7$

↑ 6

```
static int search (int[] a, int x, int low, int high) {
    if (low > high) return -1;
    int m = (low + high) / 2;
    if (x == a[m]) return m;
    if (x < a[m]) return search(a, x, low, m-1);
    return search(a, x, m+1, high);
}
```

$m = 6$

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

 ↑ low ↑ high
 m

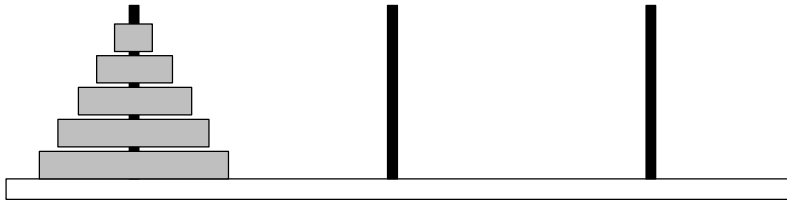
9. Rekursion

- 9.1 Prinzip
- 9.2 Beispiel: GGT
- 9.3 Beispiel: Binäres Suchen
- 9.4 Beispiel: Türme von Hanoi

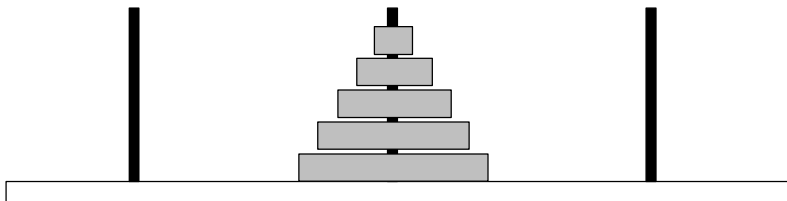
Beispiel: Türme von Hanoi



gegeben



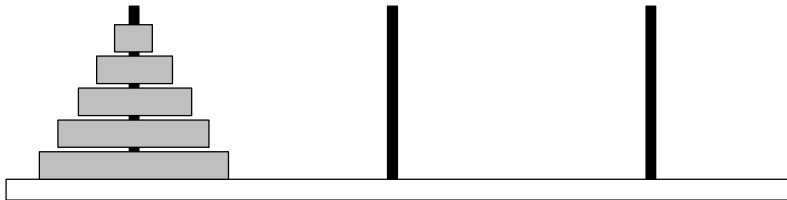
gesucht



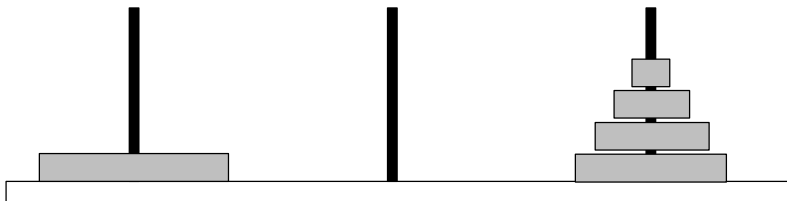
Bewege n Scheiben von Stab 1 nach Stab 2

- Nur 1 Scheibe aufs Mal
- Es darf nie größere Scheibe auf kleinerer liegen

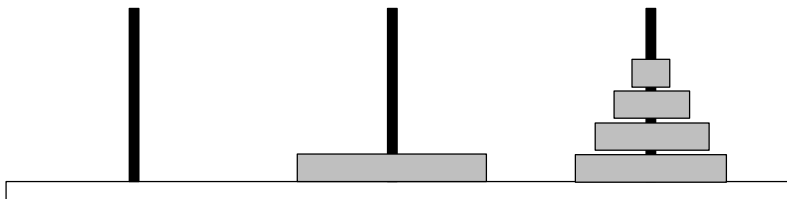
Rekursive Lösung



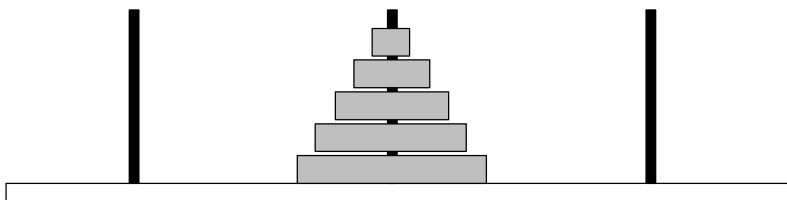
Bewege $n-1$ Scheiben von 1 nach 3
(rekursiv)



Bewege letzte Scheibe von von 1 nach 2



Bewege $n-1$ Scheiben von 3 nach 2
(rekursiv)



Implementierung



```
static void move (int n, int from, int to) {  
    if (n == 1) {  
        Out.println(from + " => " + to);  
    } else {  
        int other = 6 - (from + to);  
        move(n - 1, from, other);  
        Out.println(from + " => " + to);  
        move(n - 1, other, to);  
    }  
}
```

$$1 + 2 + 3 = 6$$

$$6 - (1 + 2) = 3$$

$$6 - (1 + 3) = 2$$

$$6 - (2 + 3) = 1$$

