

252-0027

**Einführung in die Programmierung
Übungen**

Woche 7: Hoare-Logik, Problem Solving

Timo Baumberger

Departement Informatik

ETH Zürich

Organisatorisches



- Mein Name: Timo Baumberger
- Website: timobaumberger.com
- Bei Fragen: tbaumberger@student.ethz.ch
 - Mails bitte mit «[EProg24]» im Betreff
- Neue Aufgaben: **Dienstag Abend** (im Normalfall)
- Abgabe der Übungen bis **Dienstag Abend (23:59)** Folgewoche
 - Abgabe immer via Git
 - Lösungen in separatem Projekt auf Git

Programm

- **Bonusaufgabe von u05**
- **Weakest Precondition II**
- **Gültigkeit von Hoare Triple**
- **Java References II**
- **Rekursion II**
- **Vorbesprechung**
- **Nachbesprechung**

Bonusaufgabe u05

```
1 public class MatrixBonus {
2
3     public static int countAssimilated(int[][] matrix) {
4         int m = matrix.length;
5         int n = matrix[0].length;
6         int count = 0;
7         for (int i = 0; i < m; i++) {
8             for (int j = 0; j < n; j++) {
9                 int sum = 0;
10                for (int e = -1; e <= 1; e++) {
11                    for (int d = -1; d <= 1; d++) {
12                        if (e == 0 && d == 0) {
13                            continue;
14                        }
15                        sum += safelyAccessMatrix(matrix, i+e, j+d);
16                    }
17                }
18                if (sum % matrix[i][j] == 0) {
19                    count++;
20                }
21            }
22        }
23        return count;
24    }
25
26    private static int safelyAccessMatrix(int[][] matrix, int i, int j) {
27        int m = matrix.length;
28        int n = matrix[0].length;
29        if (i < 0 || i >= m) {
30            return 0;
31        }
32        if (j < 0 || j >= n) {
33            return 0;
34        }
35        return matrix[i][j];
36    }
37 }
```

Weakest Precondition II

Weakest Precondition: Recap

$$wp(x := E, R) = R[x \leftarrow E]$$

$$\begin{aligned} wp(x := x - 5; x := x * 2, x > 20) &= wp(x := x - 5, wp(x := x * 2, x > 20)) \\ &= wp(x := x - 5, x * 2 > 20) \\ &= (x - 5) * 2 > 20 \\ &= x > 15 \end{aligned}$$

In der Postcondition wird die Variable x durch die Expression E ($x := E$ ist das Statement) ersetzt. Das ergibt die Precondition.

Weakest Precondition

- Die **schwächste Vorbedingung (weakest precondition)** ist die schwächste Vorbedingung, die die Postcondition impliziert.
 - Falls die Postcondition $\{ \text{true} \}$ ist, so ist $\{ \text{true} \}$ die schwächste Vorbedingung. Alles impliziert die Postcondition, also insbesondere auch die schwächste Bedingung true .
 - Falls die Postcondition $\{ \text{false} \}$ ist, so ist $\{ \text{false} \}$ die schwächste Vorbedingung. Nur $\{ \text{false} \}$ impliziert die Postcondition, dementsprechend ist es die schwächste (und einzige) Vorbedingung.
- Die vorgestellten Regeln fürs Rückwärtsschliessen ergeben direkt die schwächsten Vorbedingungen.

If-Anweisungen und Aussagen

- **Ziel:** Regel für Tripel $\{P\} \text{ if } (b) S_1 \text{ else } S_2 \{Q\}$
- **Beobachtungen**
 - Ausführung von S_1 wenn b hält
 - Ausführung von S_2 wenn $\neg b$ hält
 - P hält in beiden Fällen vor der Ausführung
 - Q muss in beiden Fällen nachher gelten

```
 $\{P\}$   
    if (b) {  
         $S_1$ ;  
    } else {  
         $S_2$ ;  
    }  
 $\{Q\}$ 
```


Hoare-Logik-Regel für if-Anweisungen

- Das Tripel $\{P\} \text{ if } (b) S_1 \text{ else } S_2 \{Q\}$ ist gültig, genau dann wenn
 1. $\{P \wedge b\} S_1 \{Q\}$ gültig ist
 2. $\{P \wedge \neg b\} S_2 \{Q\}$ gültig ist

Vorgehen für if-Anweisungen

- **Situation:** Entscheide, ob $\{P\}$ if (b) S_1 else S_2 $\{Q\}$ gültig ist

- **Empfohlenes Vorgehen:**

1. Wende bekannte Regeln wie rechts gezeigt an (auf S_1 und S_2)
2. Zeige notwendige Implikationen

1. $P \wedge b \Rightarrow R_1$

2. $P \wedge \neg b \Rightarrow R_2$

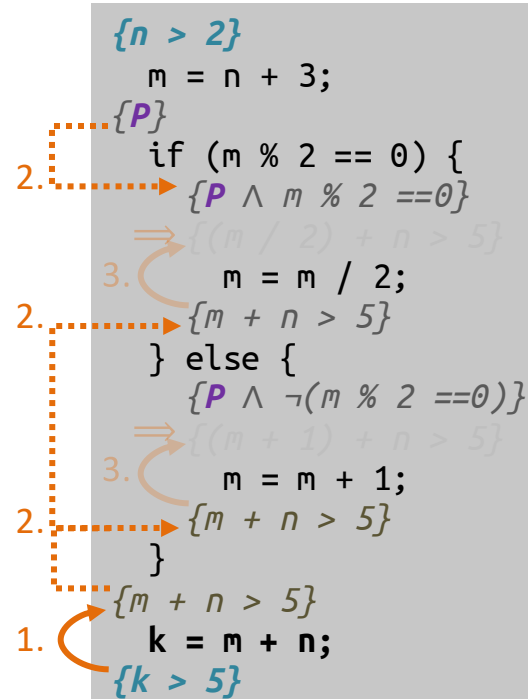
```
if (b) {  
    {P ∧ b}  
    {R1}  
    S1;  
    {Q}  
} else {  
    {P ∧ ¬b}  
    {R2}  
    S2;  
    {Q}  
}
```

If-Anweisungen im Kontext: Beispiel

Zu zeigen:
Gültigkeit
des Tripels

```
{n > 2}
m = n + 3;
if (m % 2 == 0) {
  m = m / 2;
} else {
  m = m + 1;
}
k = m + n;
{k > 5}
```

Rückwärts
vorgehen:



Offene Frage:
Wie bestimmen
wir P (die Vor-
bedingung der
if-Anweisung)?

Möglichkeit 1: Clever (vorwärts) raten

```
{n > 2}
m = n + 3;
{m>5 ∧ n>2}
if (m % 2 == 0) {
  {m>5 ∧ n>2 ∧
m%2==0}
  {(m / 2) + n > 5}
  m = m / 2;
  {m + n > 5}
} else {
  {m>5 ∧ n>2 ∧ ¬(m %
2 == 0)}
  {(m + 1) + n > 5}
  m = m + 1;
  {m + n > 5}
}
{k = m + n;
{k > 5}}
```

- Vorbedingung der if-Anweisung clever raten bzw. durch *Vorwärtsschliessen* herleiten

- Dann notwendig

1. Zeigen, dass der Code vor der Schleife diese Vorbedingung garantiert. D.h. hier:

- Gültigkeit von $\{n > 2\} m = n + 3; \{m > 5 \wedge n > 2\}$ ✓
(Regel für Zuweisung)

2. Implikationen zeigen. D.h. hier:

1. $(m > 5 \wedge n > 2 \wedge m \% 2 = 0) \implies ((m / 2) + n > 5)$ ✓
2. $(m > 5 \wedge n > 2 \wedge m \% 2 \neq 0) \implies ((m + 1) + n > 5)$ ✓

Möglichkeit 2: Systematisch rückwärts

```
{P}
if (b) {
  {P ∧ b}
  {R1}
  S1;
  ...
} else {
  {P ∧ ¬b}
  {R2}
  S2;
  ...
}
...
```

1. Beobachtung:

- a. S_1 wird nur ausgeführt, falls b hält
- b. S_2 , falls $\neg b$ hält

2. Konsequenz:

- a. R_1 muss daher nur halten, wenn b hält
- b. R_2 , falls $\neg b$ hält

3. Systematische Wahl für P daher:

$$(b \implies R_1) \wedge (\neg b \implies R_2)$$

Möglichkeit 2: Systematische Wahl richtig?

```
{P}
if (b) {
  {P ∧ b}
  ⇒ {R1}
  S1;
  ...
} else {
  {P ∧ ¬b}
  ⇒ {R2}
  S2;
  ...
}
...
```

- Systematische Wahl für P :

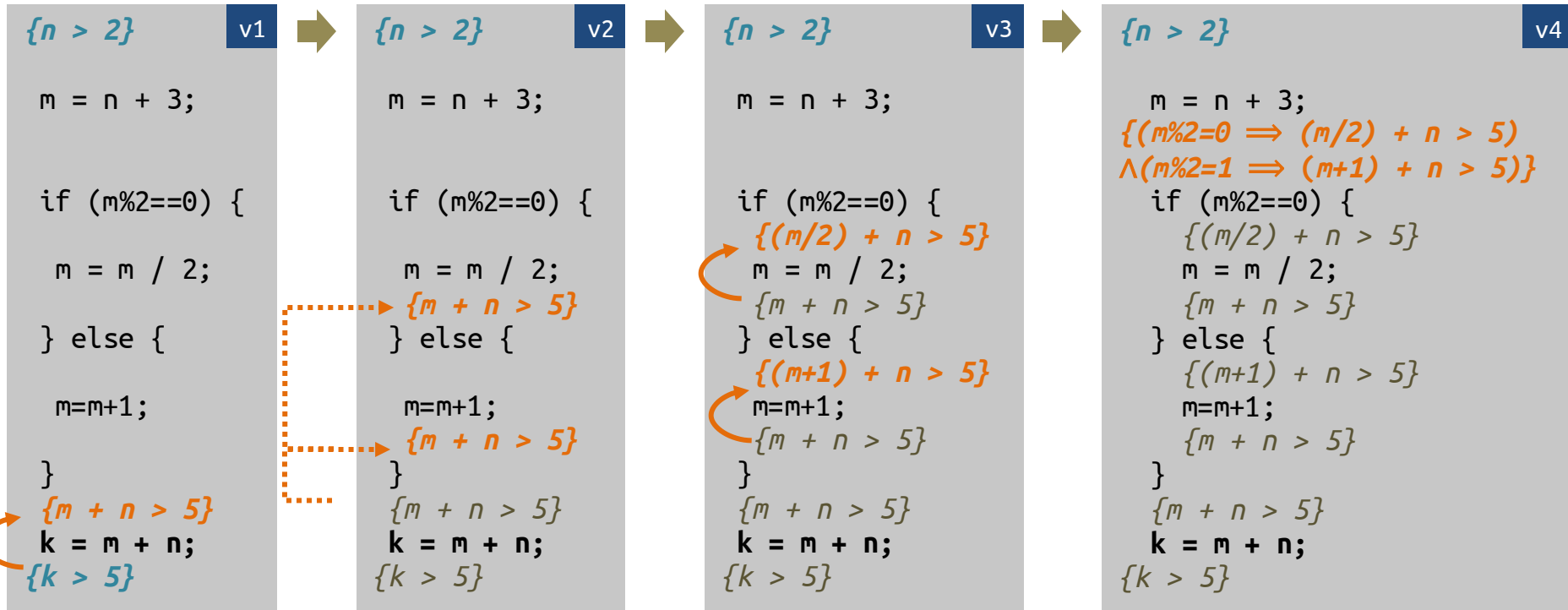
$$(b \Rightarrow R_1) \wedge (\neg b \Rightarrow R_2)$$

- **Konsequenz:** Es halten die notwendigen Implikationen

1. $P \wedge b \Rightarrow R_1$,
also $((b \Rightarrow R_1) \wedge (\neg b \Rightarrow R_2)) \wedge b \Rightarrow R_1$

2. Analog für $P \wedge \neg b \Rightarrow R_2$

Möglichkeit 2: Beispiel Schritt für Schritt



v4

 $\{n > 2\}$

v5

 $\{((n+3)\%2=0 \Rightarrow ((n+3)/2) + n > 5)$
 $\wedge ((n+3)\%2=1 \Rightarrow ((n+3)+1) + n > 5)\}$
 $m = n + 3;$
 $\{(m\%2=0 \Rightarrow (m/2) + n > 5)$
 $\wedge (m\%2=1 \Rightarrow (m+1) + n > 5)\}$
 $\text{if } (m\%2==0) \{$
 $\{ (m/2) + n > 5 \}$
 $m = m / 2;$
 $\{ m + n > 5 \}$
 $\} \text{ else } \{$
 $\{ (m+1) + n > 5 \}$
 $m=m+1;$
 $\{ m + n > 5 \}$
 $\}$
 $\{ m + n > 5 \}$
 $k = m + n;$
 $\{ k > 5 \}$

Dann noch zu zeigen:

 $(n > 2)$
 \Rightarrow
 $($
 $\quad ((n+3)\%2=0 \Rightarrow ((n+3)/2) + n > 5)$
 \wedge
 $\quad ((n+3)\%2=1 \Rightarrow ((n+3)+1) + n > 5))$

Fallunterscheidung (zwei Konjunkte):

1. Wenn $n > 2$ und $(n+3)\%2=0$, dann $(3n+3)/2 > 5$ ✓
2. Wenn $n > 2$ und $(n+3)\%2=1$, dann $2n + 4 > 5$ ✓

Weakest Precondition

$$(b \implies R_1) \wedge (\neg b \implies R_2) \equiv (b \wedge R_1) \vee (\neg b \wedge R_2)$$

$$\begin{aligned}(b \implies R_1) \wedge (\neg b \implies R_2) &\equiv (\neg b \vee R_1) \wedge (\neg \neg b \vee R_2) \\ &\equiv (\neg b \vee R_1) \wedge (b \vee R_2) \\ &\equiv ((\neg b \vee R_1) \wedge b) \vee ((\neg b \vee R_1) \wedge R_2) \\ &\equiv ((\neg b \wedge b) \vee (R_1 \wedge b)) \vee ((\neg b \wedge R_2) \vee (R_1 \wedge R_2)) \\ &\equiv (\perp \vee (R_1 \wedge b)) \vee ((\neg b \wedge R_2) \vee (R_1 \wedge R_2)) \\ &\equiv (R_1 \wedge b) \vee (\neg b \wedge R_2) \vee (R_1 \wedge R_2) \\ &\equiv (R_1 \wedge b) \vee (\neg b \wedge R_2) \vee ((R_1 \wedge R_2) \wedge \top) \\ &\equiv (R_1 \wedge b) \vee (\neg b \wedge R_2) \vee ((R_1 \wedge R_2) \wedge (\neg b \vee b)) \\ &\equiv (R_1 \wedge b) \vee (\neg b \wedge R_2) \vee ((R_1 \wedge R_2) \wedge \neg b) \vee ((R_1 \wedge R_2) \wedge b) \\ &\equiv (R_1 \wedge b) \vee (\neg b \wedge R_2) \vee ((\neg b \wedge R_2) \wedge R_1) \vee ((R_1 \wedge b) \wedge R_2) \\ &\equiv (R_1 \wedge b) \vee ((R_1 \wedge b) \wedge R_2) \vee (\neg b \wedge R_2) \vee ((\neg b \wedge R_2) \wedge R_1) \\ &\equiv ((R_1 \wedge b) \wedge (\top \vee R_2)) \vee ((\neg b \wedge R_2) \wedge (\top \wedge R_1)) \\ &\equiv (R_1 \wedge b) \vee (\neg b \wedge R_2) \\ &\equiv (b \wedge R_1) \vee (\neg b \wedge R_2)\end{aligned}$$

Weakest Precondition mit Verzweigung

Schwächste Vorbedingung - Beispiel

```
{          }
```

```
  if (x >= y){  
    y = x  
  }
```

```
{y >= x}
```

Weakest Precondition – Mit Verzweigung

```
{      }
```

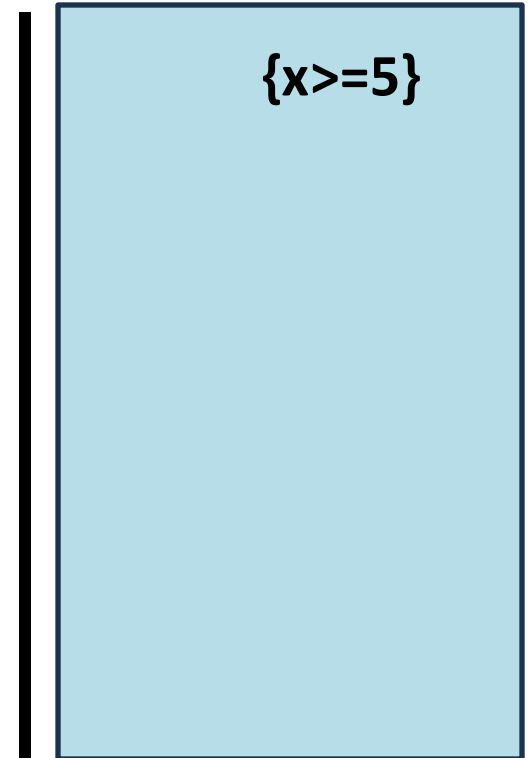
```
if (x<5) {  
    y = x*x;  
} else {  
    y = x+1;  
}
```

```
{y>9}
```

Weakest Precondition – Mit Verzweigung

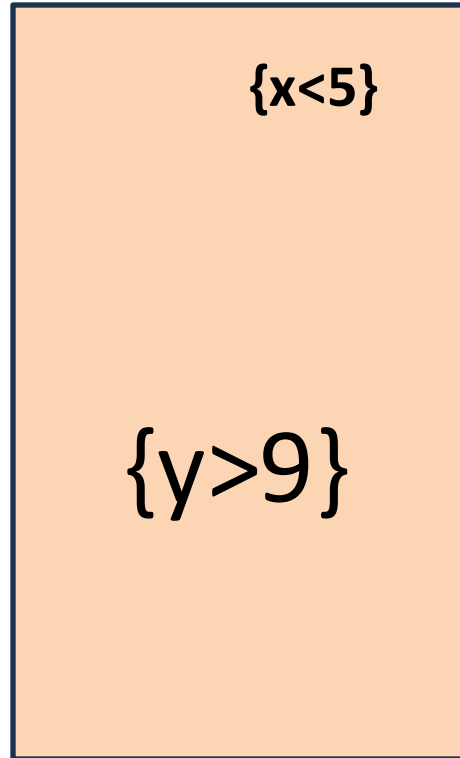
```
{  
    }  
if (x<5)  
    y = x*x;  
else  
    y = x+1;
```

{y>9}



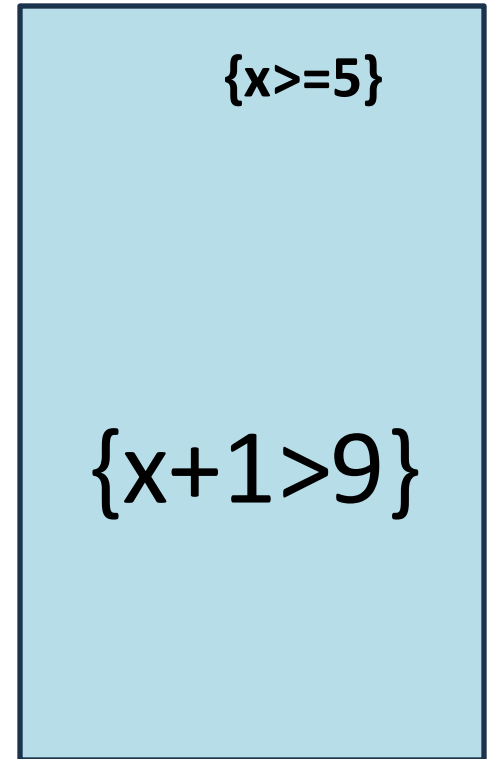
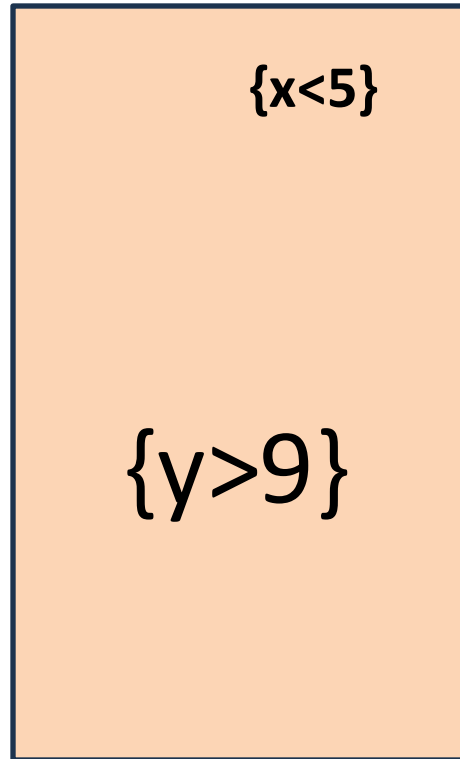
Weakest Precondition – Mit Verzweigung

```
{  
  if (x<5)  
    y = x*x;  
  else  
    y = x+1;  
}
```



Weakest Precondition – Mit Verzweigung

```
{  
  }  
if (x<5)  
  y = x*x;  
else  
  y = x+1;
```



Weakest Precondition – Mit Verzweigung

```
{  
  }  
if (x<5)  
  y = x*x;  
else  
  y = x+1;
```

$\{x < 5\}$
 $\{y > 9\}$

$\{x \geq 5\}$
 $\{x + 1 > 9\}$

Weakest Precondition – Mit Verzweigung

```
{  
  if (x<5)  
    y = x*x;  
  else  
    y = x+1;  
}
```

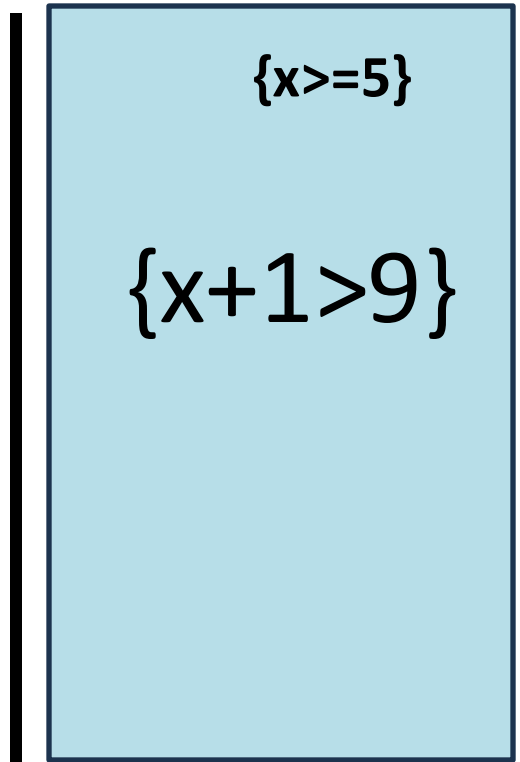
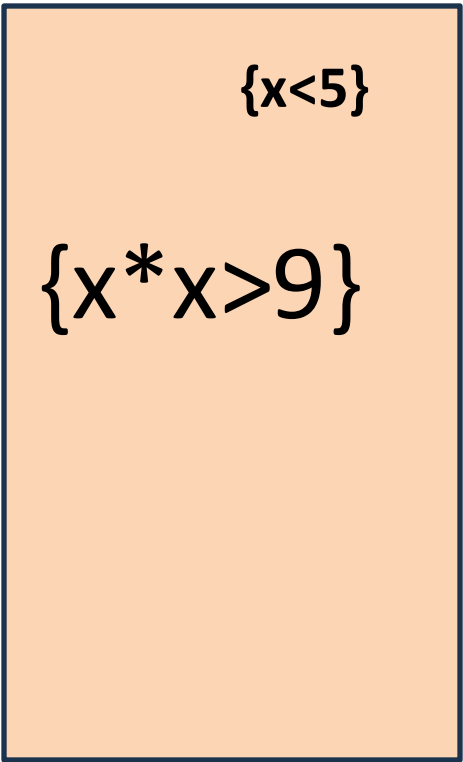
$\{x < 5\}$
 $\{x * x > 9\}$

$\{x \geq 5\}$
 $\{x + 1 > 9\}$

$\{(x < 5 \ \&\& \ x * x > 9) \ || \ (x \geq 5 \ \&\& \ x + 1 > 9)\}$

{ }

```
if (x < 5)
    y = x * x;
else
    y = x + 1;
```



Weakest Precondition - Prüfungsbeispiel

```
{      }
```

```
  if (x > y)
```

```
    z = x - y;
```

```
  else
```

```
    z = y - x;
```

```
{ z > 0 }
```

Weakest Precondition - Prüfungsbeispiel

```
{  
    }  
if (x > y)  
    z = x - y;  
else  
    z = y - x;
```

```
{ z > 0 }
```

$\{x > y\}$

$\{x \leq y\}$

Weakest Precondition - Prüfungsbeispiel

```
{  
    }  
if (x > y)  
    z = x - y;  
else  
    z = y - x;
```

```
{ z > 0 }
```

$\{x > y\}$

$\{z > 0\}$

$\{x \leq y\}$

$\{y - x > 0\}$

Weakest Precondition - Prüfungsbeispiel

```
{  
    }  
if (x > y)  
    z = x - y;  
else  
    z = y - x;
```

```
{ z > 0 }
```

$\{x > y\}$

$\{z > 0\}$

$\{x \leq y\}$

$\{y - x > 0\}$

Weakest Precondition - Prüfungsbeispiel

```
{  
    }  
if (x > y)  
    z = x - y;  
else  
    z = y - x;
```

```
{ z > 0 }
```

$\{x > y\}$

$\{x - y > 0\}$

$\{x \leq y\}$

$\{y - x > 0\}$

Weakest Precondition - Prüfungsbeispiel

```
{  
    }  
if (x > y)  
    z = x - y;  
else  
    z = y - x;
```

```
{ z > 0 }
```

$\{x > y\}$

$\{x - y > 0\}$

$\{x \leq y\}$

$\{y - x > 0\}$

Weakest Precondition - Prüfungsbeispiel

```
{  
    }  
if (x > y)  
    z = x - y;  
else  
    z = y - x;
```

```
{ z > 0 }
```

```
{x > y}
```

```
{x > y}
```

```
{x <= y}
```

```
{y - x > 0}
```

$\{((x > y) \ \&\& \ (x > y)) \ || \ ((x \leq y) \ \&\& \ (y > x))\}$

```
{  
    if (x > y)  
        z = x - y;  
    else  
        z = y - x;  
}
```

$\{ z > 0 \}$

$\{x > y\}$

$\{x > y\}$

$\{x \leq y\}$

$\{y > x\}$

Hoare Triple

Hoare Tripel – Prüfungsbeispiel HS18

```
{ b > c }  
  if (x > b) {  
    a = x;  
  } else {  
    a = b;  
  }  
{ a > c }
```

Hoare Tripel – Prüfungsbeispiel HS18

```
{ true }  
  if (x > y) {  
    y = x;  
  } else {  
    y = -x;  
  }  
{ y >= x }
```

Hoare Tripel – Prüfungsbeispiel HS18

$$\{ x > 0 \}$$
$$y = x * x;$$
$$z = y / 2;$$
$$\{ z > 0 \}$$

Hoare Logik FAQ

- Müssen wir unsere Ausdrücke vereinfachen?
 - Solange die Lösung **logisch äquivalent** ist, ist sie korrekt.
- Müssen wir unsere Herleitung zeigen?
 - Solange dies **nicht explizit gefragt** wird, ist dies nicht nötig.
- Müssen Gegenbeispiele alle Variablen enthalten, wenn nur eine davon relevant ist?
 - Wenn z.B. $y \neq 0$ immer bedeutet, dass aus einer Precondition nicht die Postcondition folgt, dann ist dies ausreichend.

Java References II

Rekursion II

Aufgabe 1: Präfixkonstruktion

Gegeben seien zwei Strings s und t und ein Integer n mit $n \geq 0$. Schreiben Sie ein Programm, das zurückgibt, ob s eine Konkatenation von maximal n vielen Präfixen von t ist.

Beispiele:

- $s = \text{"abcababc"}$, $t = \text{"abc"}$, $n = 4$: Das Programm sollte `true` zurückgeben, da `"abc"` und `"ab"` Präfixe von t sind und s eine Konkatenation von `"abc"`, `"ab"`, `"abc"` ist.
- $s = \text{"abcbcab"}$, $t = \text{"abc"}$, $n = 4$: Das Programm sollte `false` zurückgeben, da `"bc"` kein Präfix von t ist.
- $s = \text{"abab"}$, $t = \text{"abac"}$, $n = 2$: Das Programm sollte `true` zurückgeben, da `"ab"` ein Präfix von t ist und s eine Konkatenation von `"ab"`, `"ab"` ist.

Implementieren Sie die Methode `isPrefixConstruction(String s, String t, int n)` in der Klasse `PrefixConstruction`. Die Methode hat drei Argumente: die beiden Strings s und t und der Integer n . Sie dürfen davon ausgehen, dass der Integer grösser oder gleich 0 ist. In der Datei `"PrefixConstructionTest.java"` finden Sie Tests.

Tipp: Lösen Sie die Aufgabe rekursiv.

```

1 ▼ public class PrefixConstruction {
2
3 ▼     public static void main(String[] args) {
4         System.out.println(isPrefixConstruction("abcabaa", "abc", 4)); // true
5         System.out.println(isPrefixConstruction("abcabaa", "abc", 3)); // false
6 ▲     }
7
8 ▼     public static boolean isPrefixConstruction(String s, String t, int n) {
9         return isPrefixConstructionRec(s, t, n);
10 ▲    }
11
12 ▼    public static boolean isPrefixConstructionRec(String s, String t, int n) {
13 ▼        if (n == 0 && !s.isEmpty()) {
14            return false;
15 ▲        }
16 ▼        if (s.isEmpty()) {
17            return true;
18 ▲        }
19
20 ▼        for (int i = 1; i <= t.length(); i++) {
21            // fail fast
22 ▼            if (!s.startsWith(t.substring(0, i))) {
23                return false;
24 ▲            }
25 ▼            if (isPrefixConstruction(s.substring(i), t, n - 1)) {
26                return true;
27 ▲            }
28 ▲        }
29        return false;
30 ▲    }
31 ▲ }

```

Towers of Hanoi

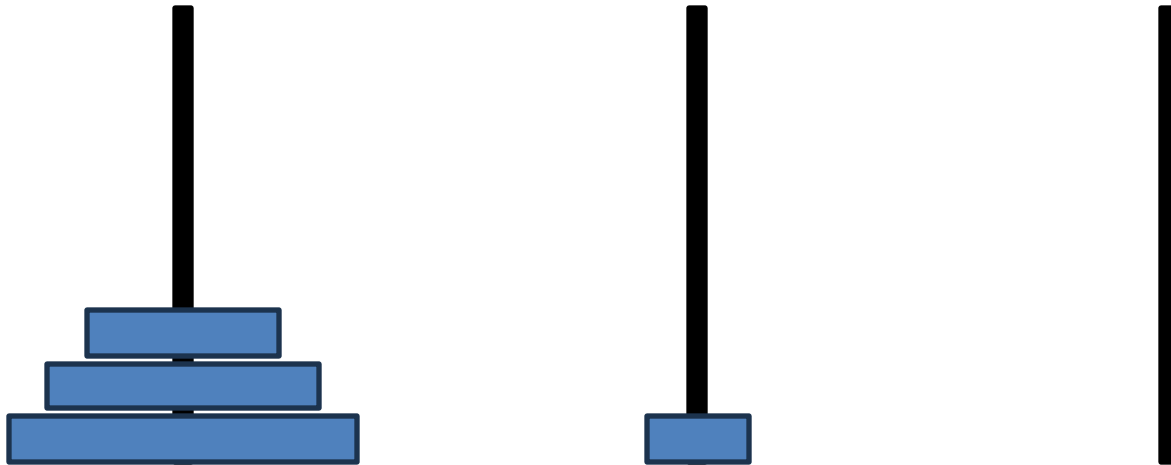
Towers of Hanoi - Beschreibung

Das Türme von Hanoi-Problem besteht aus drei Stäben und einer Anzahl von unterschiedlich grossen Scheiben, die zu Beginn auf einem Stab gestapelt sind, wobei die grösste Scheibe unten und die kleinste oben liegt. Ziel ist es, alle Scheiben von einem Ausgangsstab auf einen Zielstab zu bewegen, wobei nur eine Scheibe auf einmal bewegt werden darf und niemals eine grössere Scheibe auf eine kleinere gelegt werden darf.

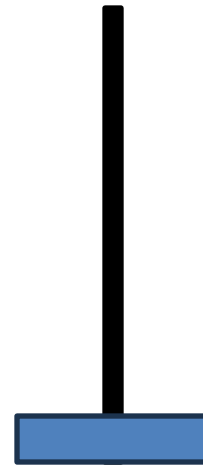
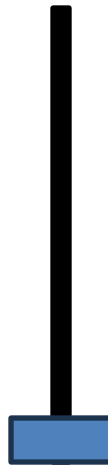
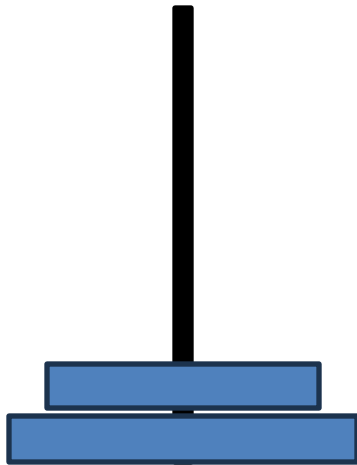
Towers of Hanoi - Beispiel



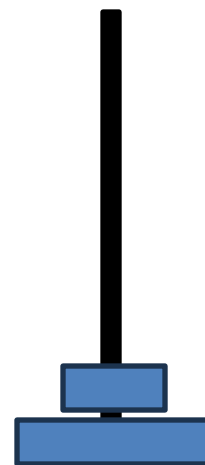
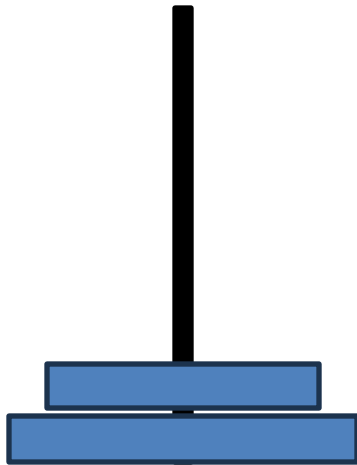
Towers of Hanoi - Beispiel



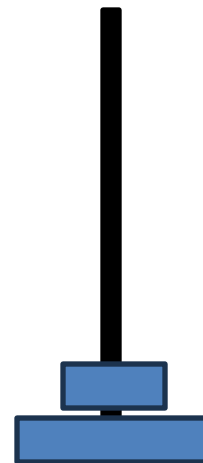
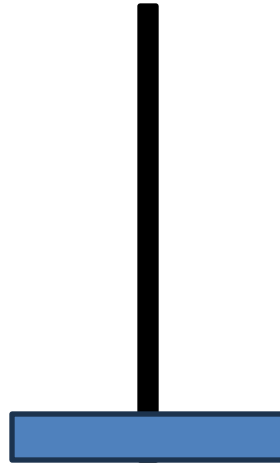
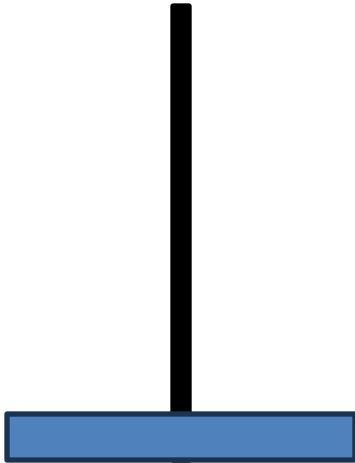
Towers of Hanoi - Beispiel



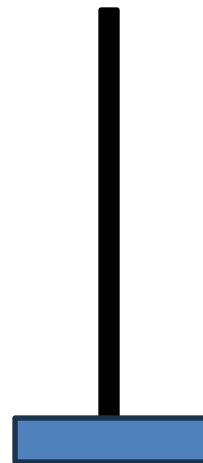
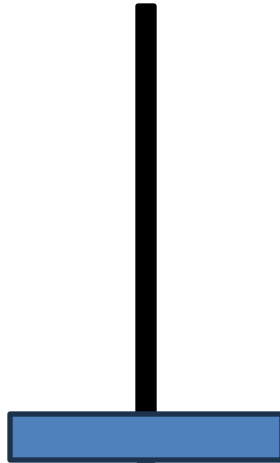
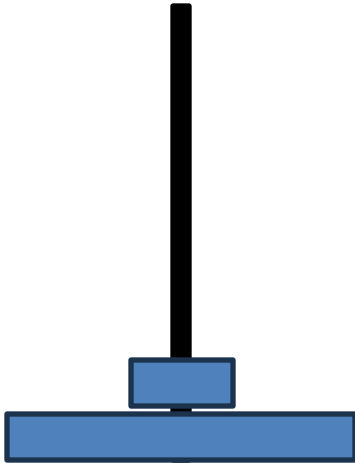
Towers of Hanoi - Beispiel



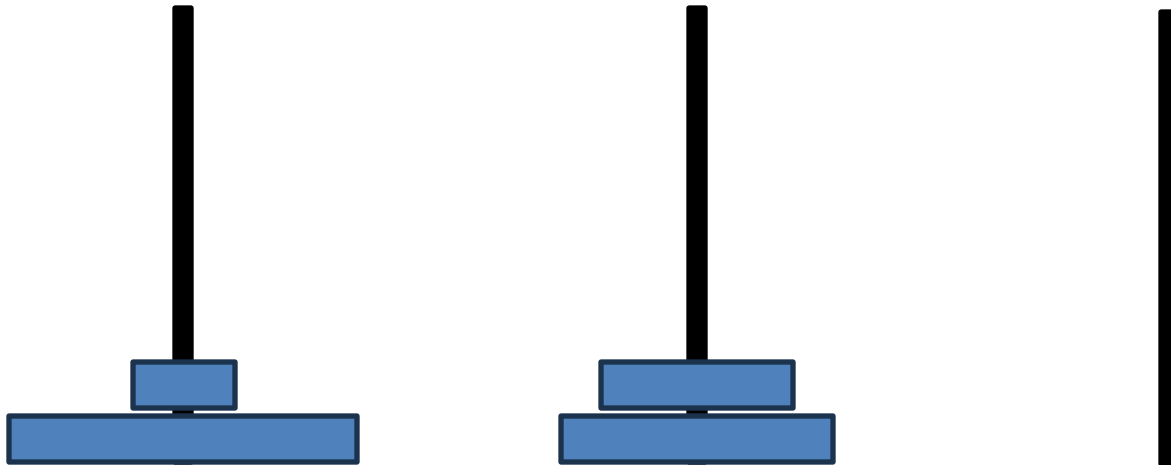
Towers of Hanoi - Beispiel



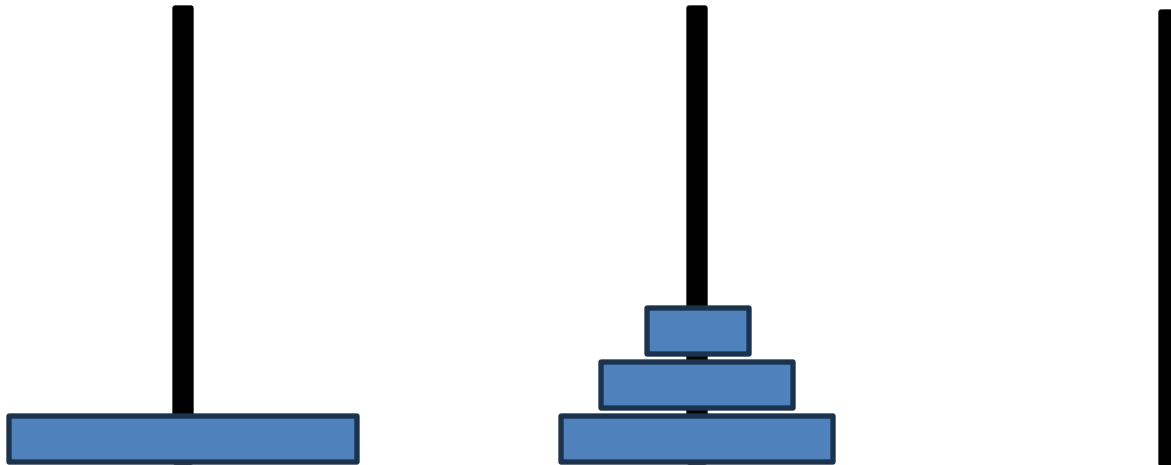
Towers of Hanoi - Beispiel



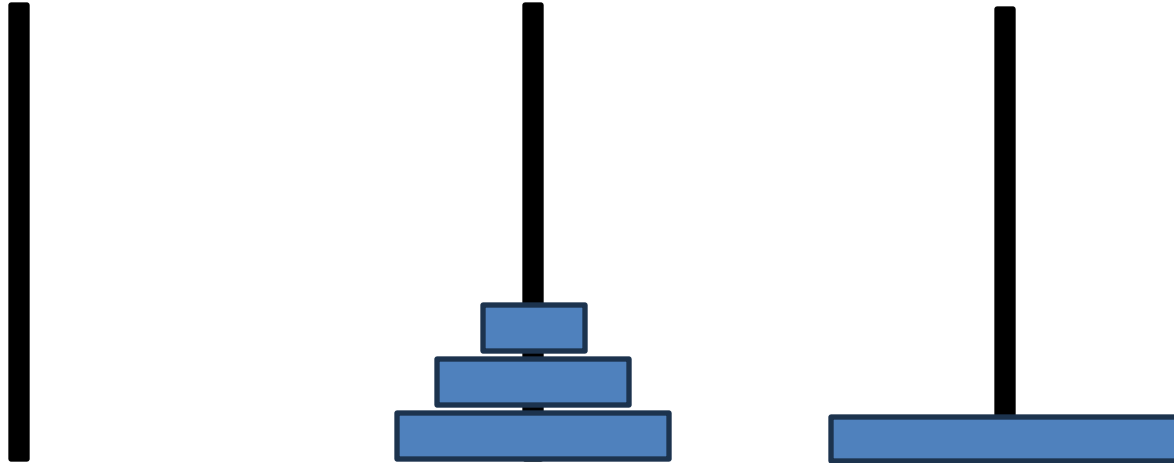
Towers of Hanoi - Beispiel



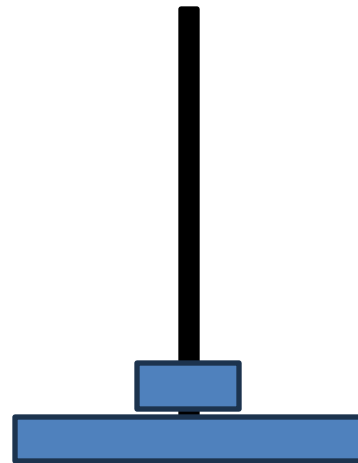
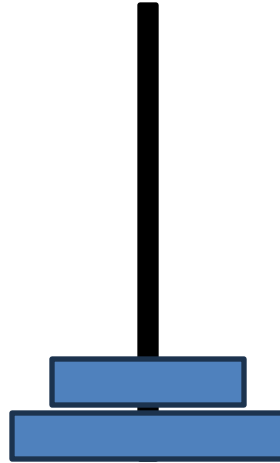
Towers of Hanoi - Beispiel



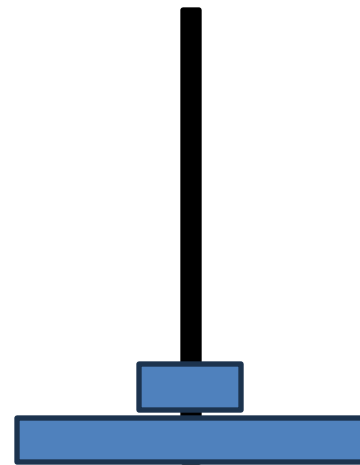
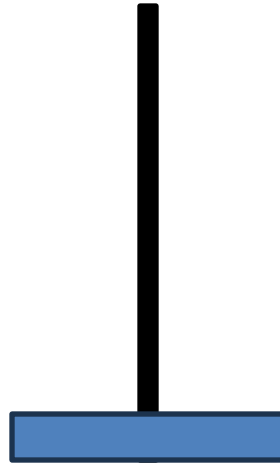
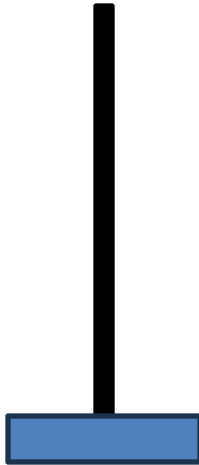
Towers of Hanoi - Beispiel



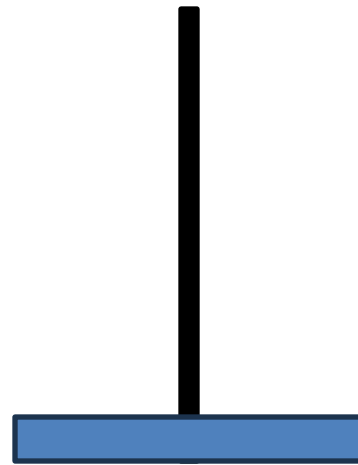
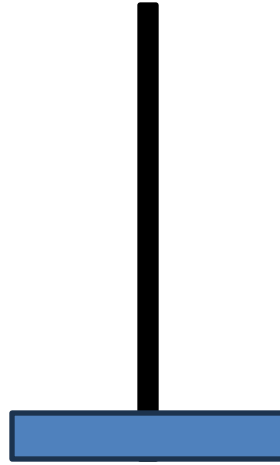
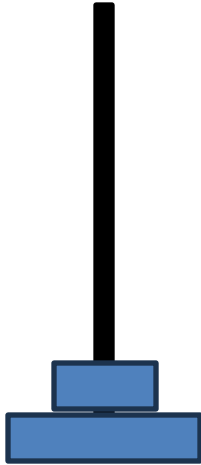
Towers of Hanoi - Beispiel



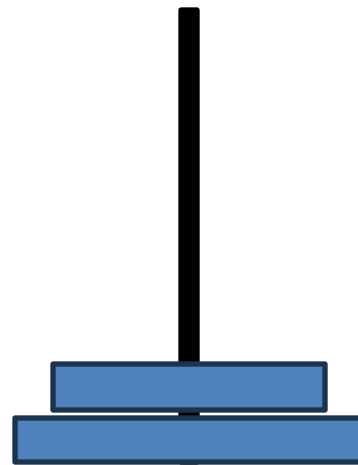
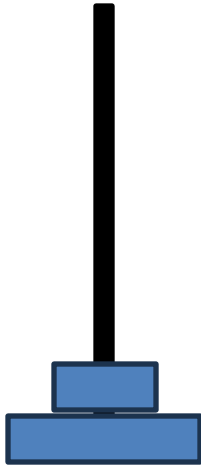
Towers of Hanoi - Beispiel



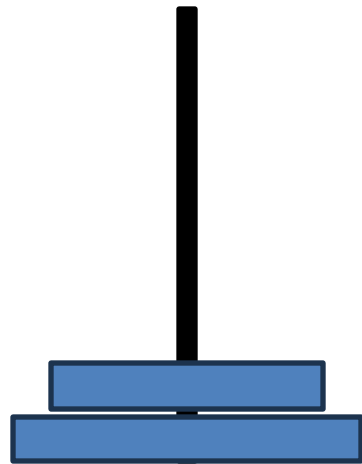
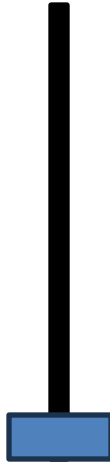
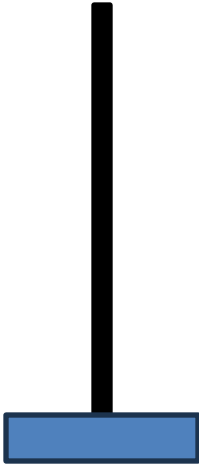
Towers of Hanoi - Beispiel



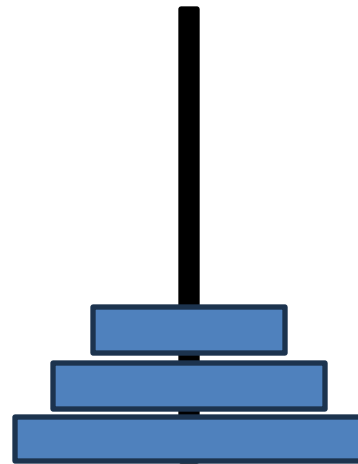
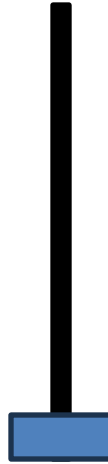
Towers of Hanoi - Beispiel



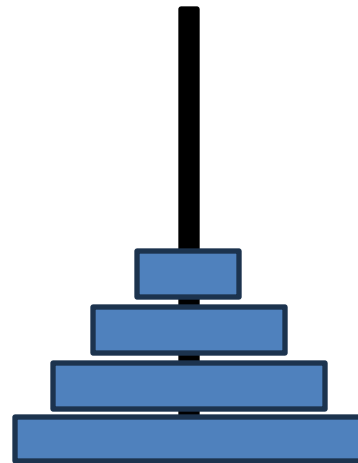
Towers of Hanoi - Beispiel

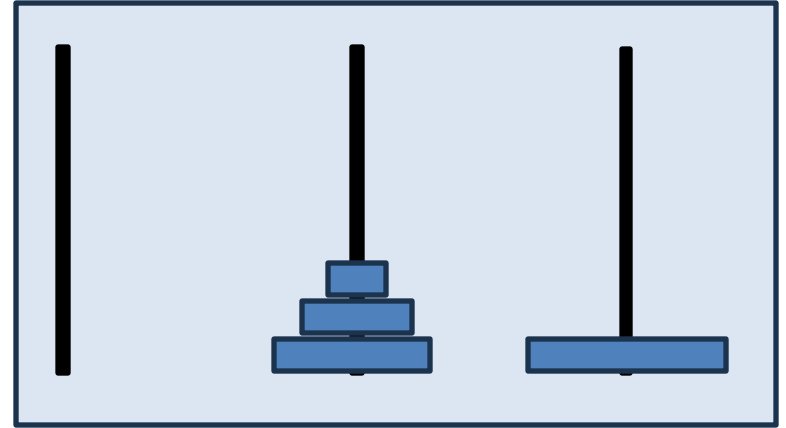
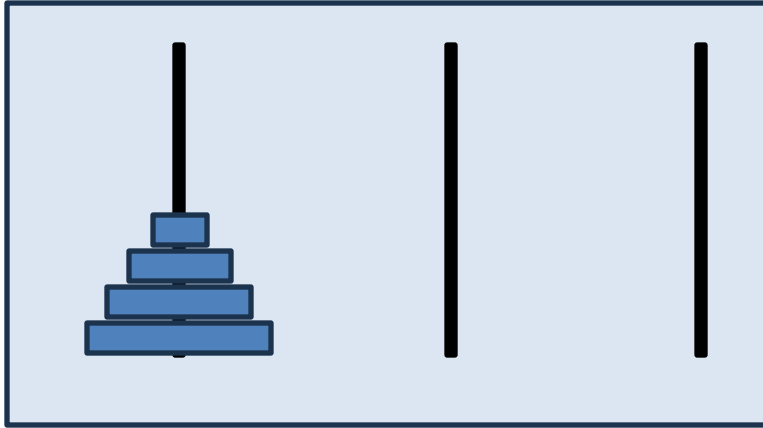


Towers of Hanoi - Beispiel

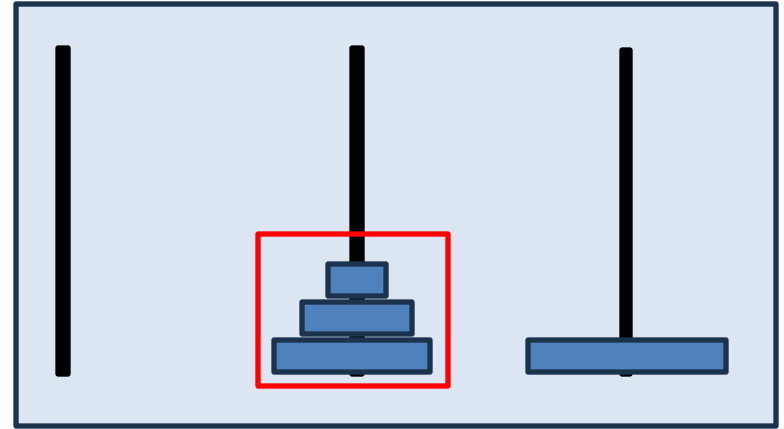
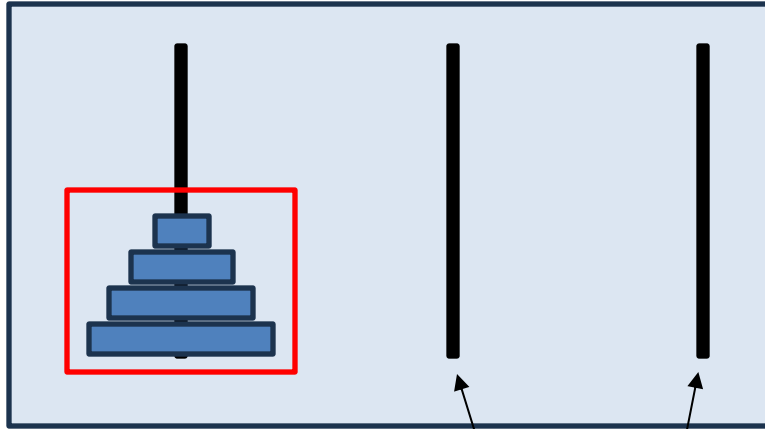


Towers of Hanoi - Beispiel

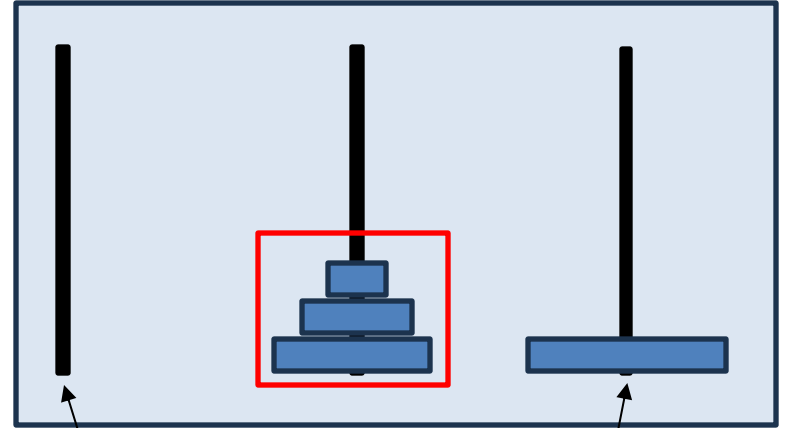
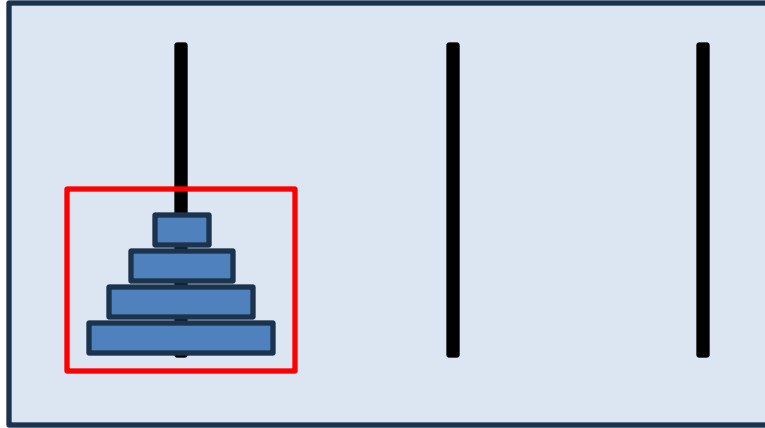




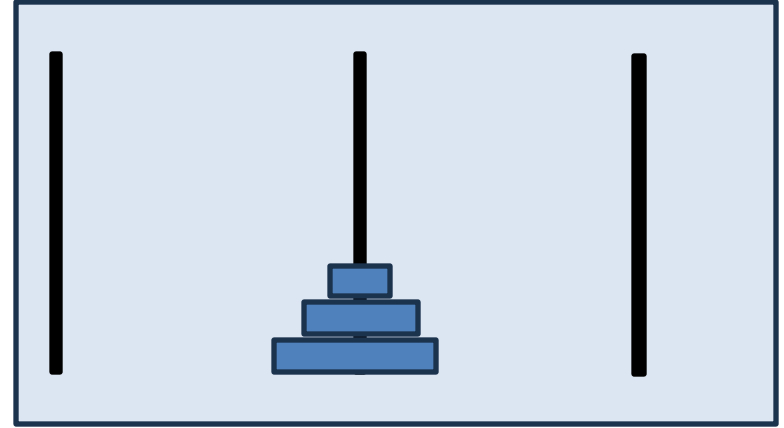
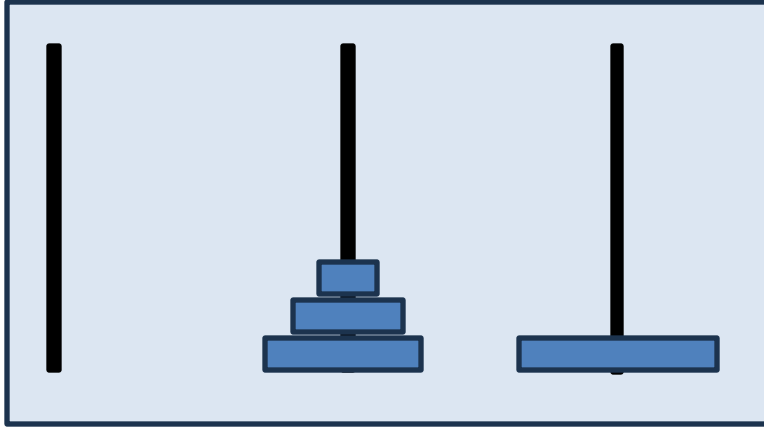
Was haben die beiden Konstellationen gemeinsam?



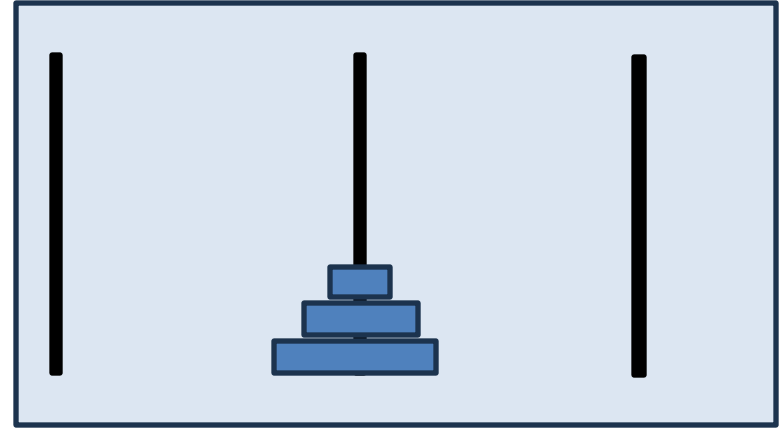
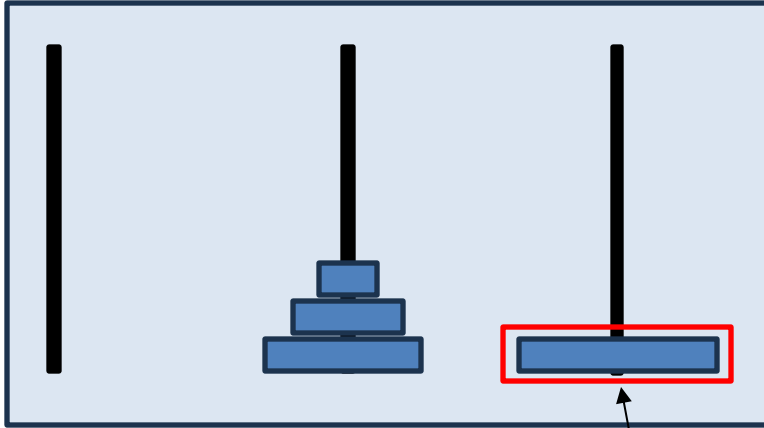
Wir können jede Scheibe in der roten Box auf den verbleibenden Stäben platzieren.



Wir können jede Scheibe in der roten Box auf den verbleibenden Stäben platzieren.

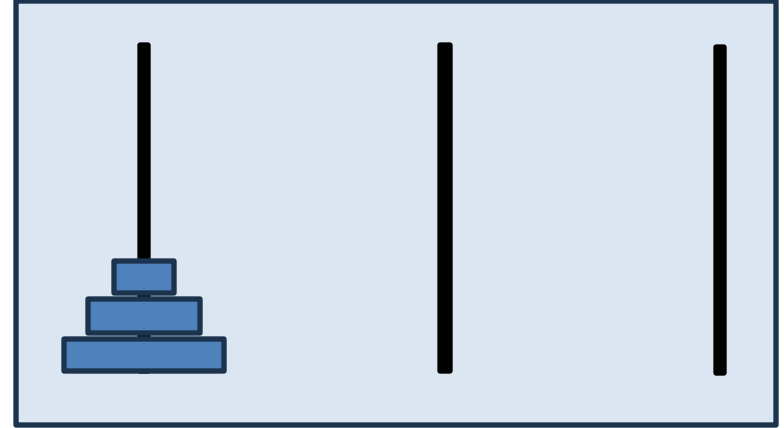
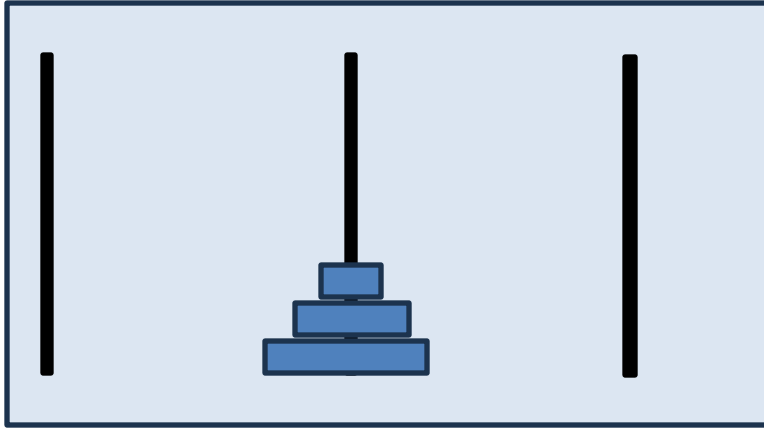


Können die Konstellationen gleich gelöst werden?

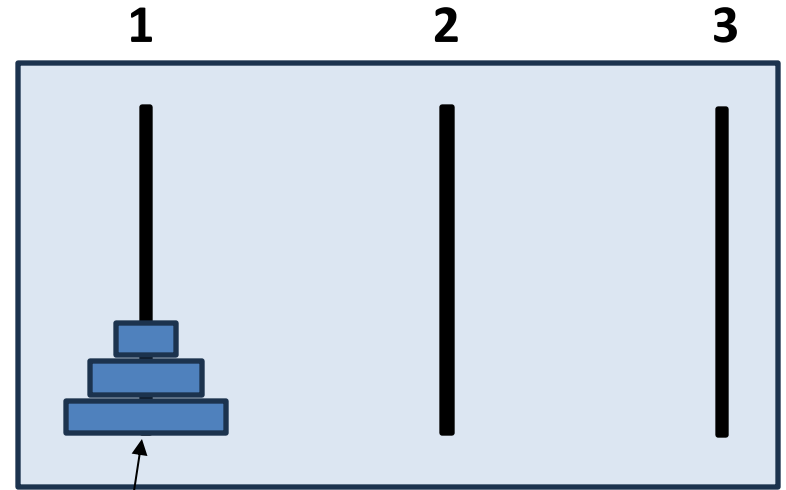
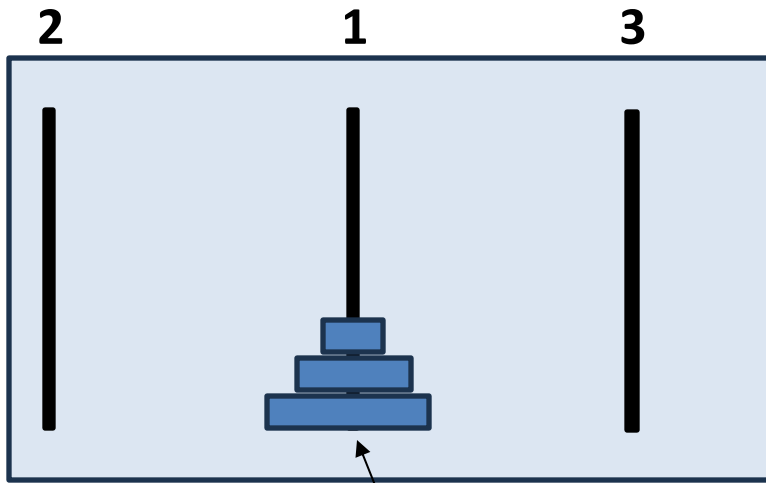


Diese Scheibe ändert das Problem nicht. Es ist die grösste Scheibe und wir können sie deshalb ignorieren und nur die verbleibenden Scheiben betrachten.



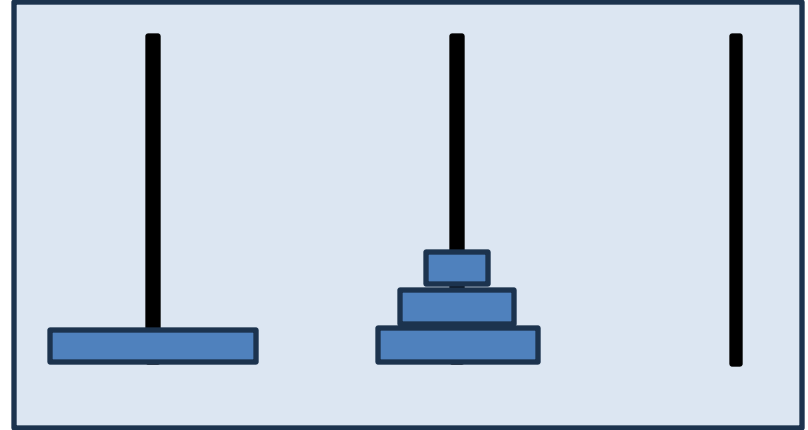
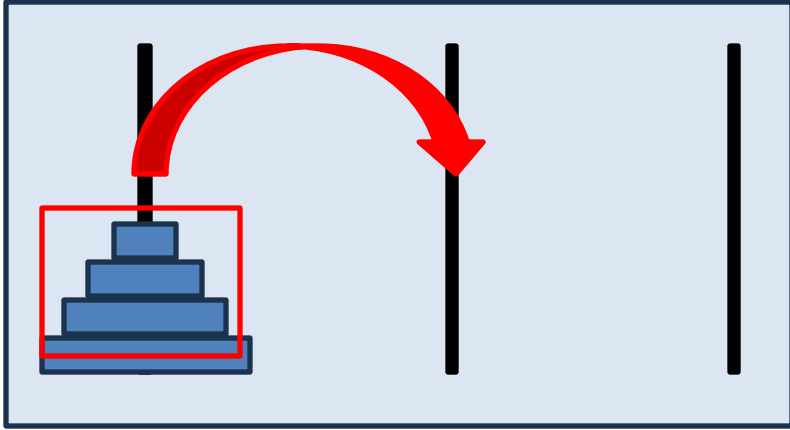


Können die Konstellationen gleich gelöst werden?



Das ist das gleiche Problem,
wenn wir die Stäbe anders
nummerieren.

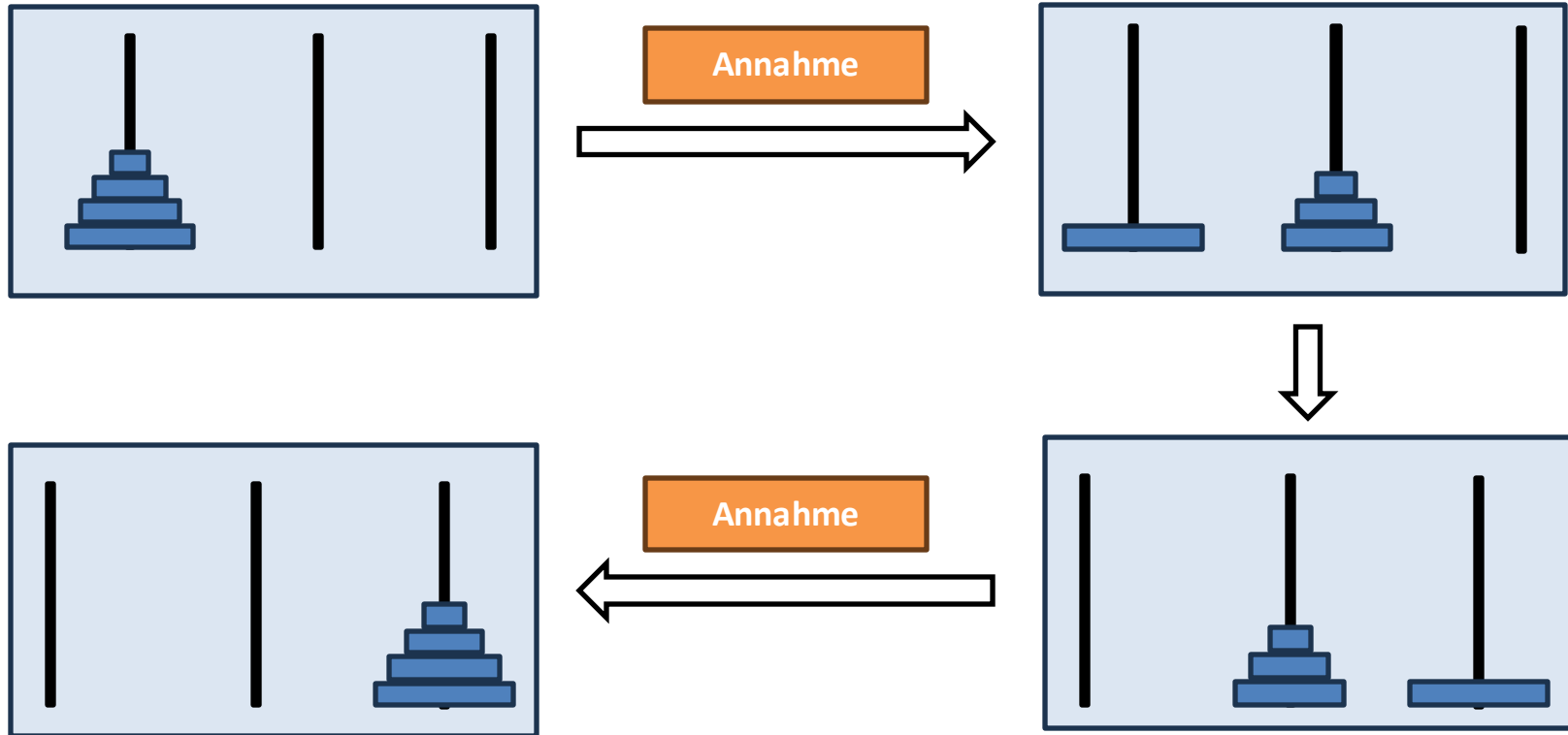




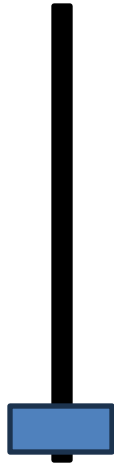
Wir nehmen nun an, wir wissen bereits wie wir einen Stapel von Grösse drei auf einen “freien” Stab bewegen können, wenn wir zwei “freie” Stäbe haben.

Annahme

Wir können das Problem jetzt lösen!

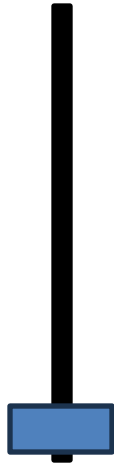


Stimmt die Annahme?



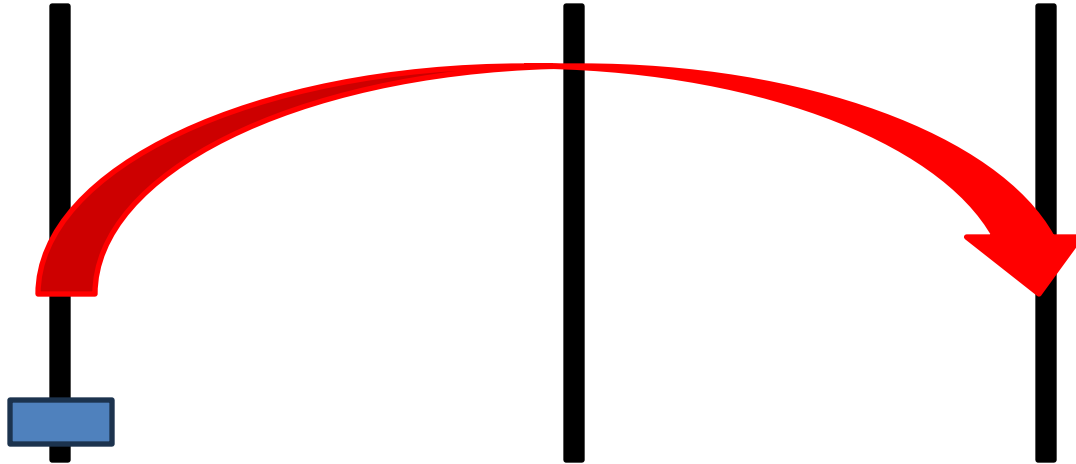
Nur in einem Fall!

Stimmt die Annahme?

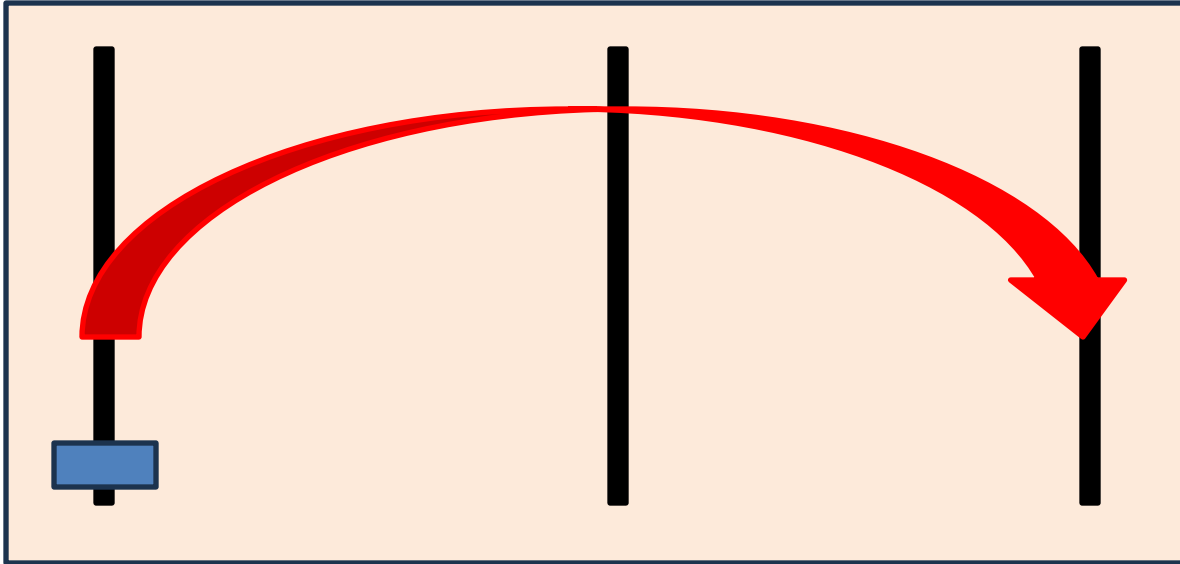


Das reicht aber!

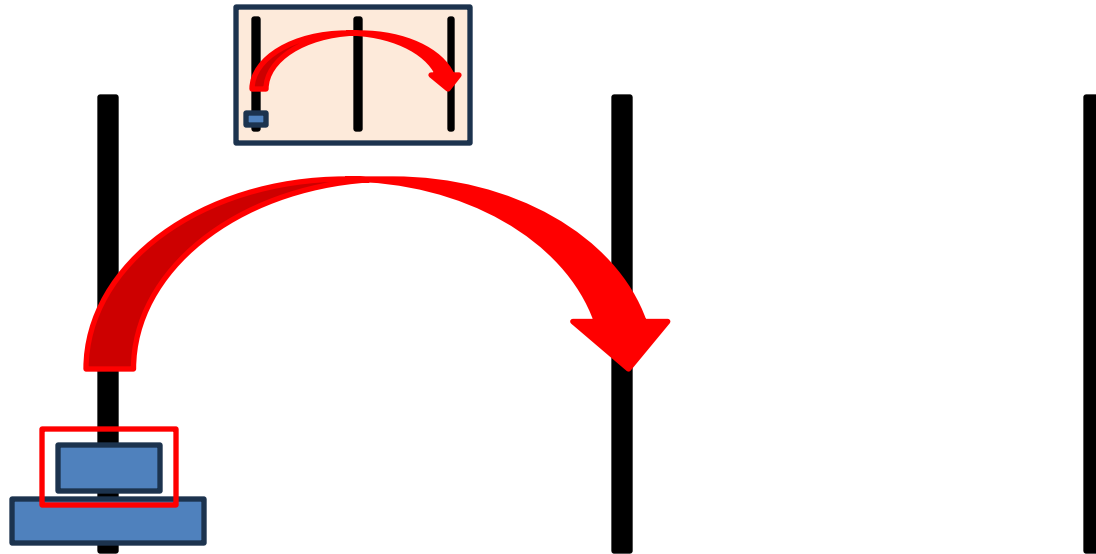
Towers of Hanoi – Step by Step



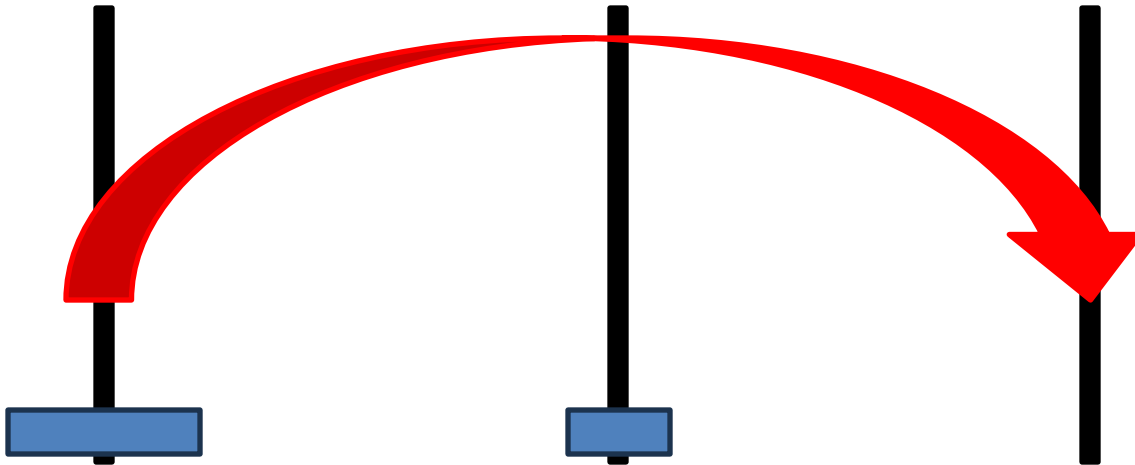
Towers of Hanoi – Step by Step



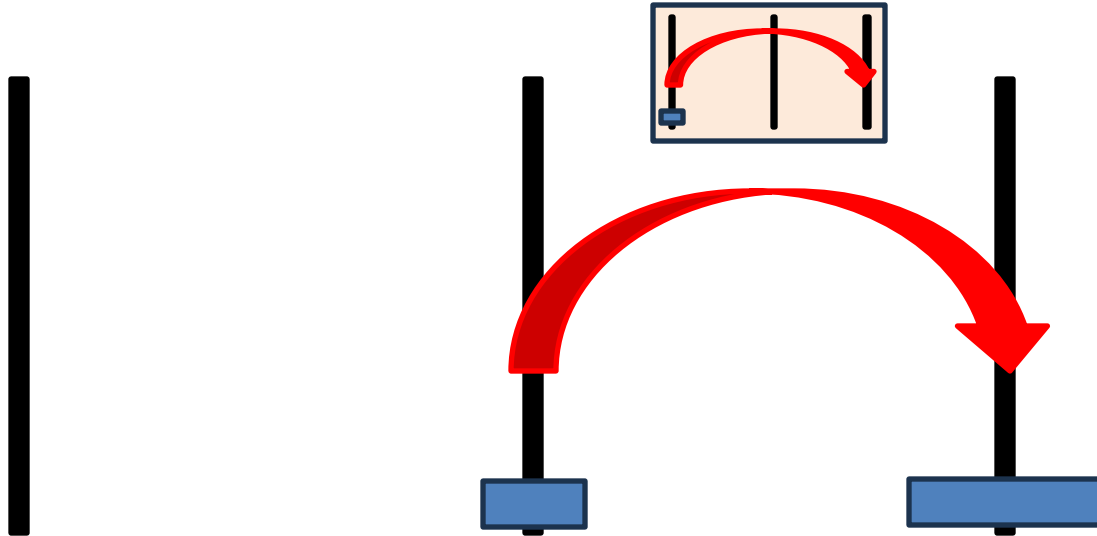
Towers of Hanoi – Step by Step



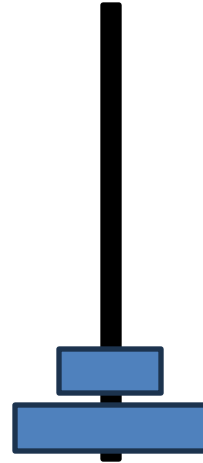
Towers of Hanoi – Step by Step



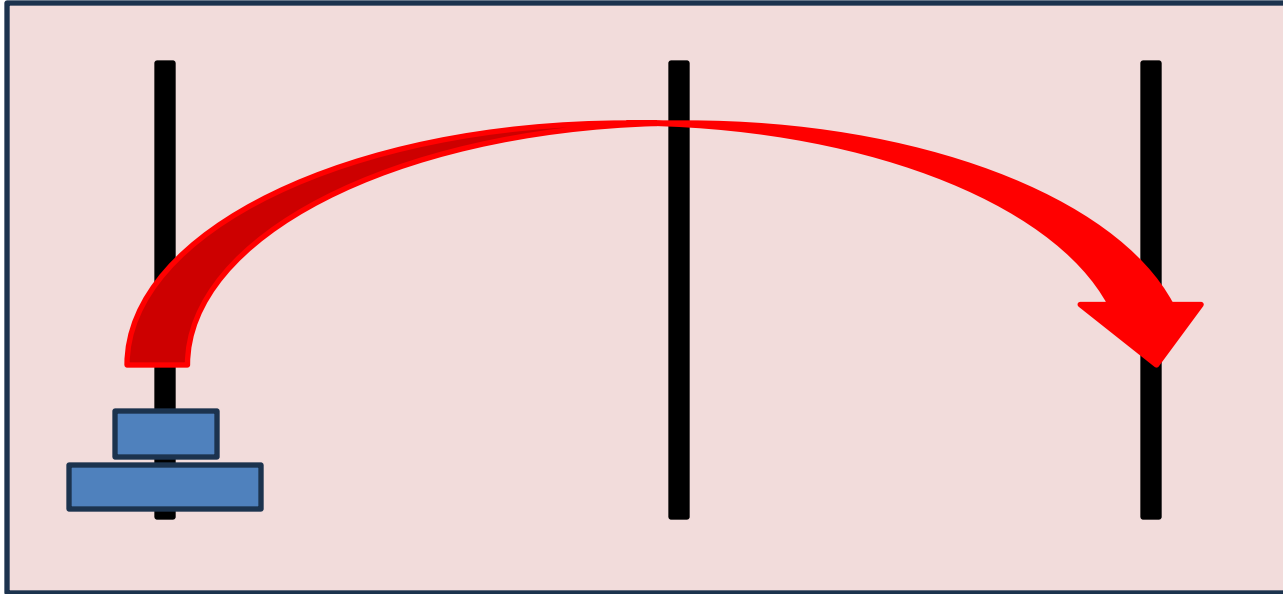
Towers of Hanoi – Step by Step



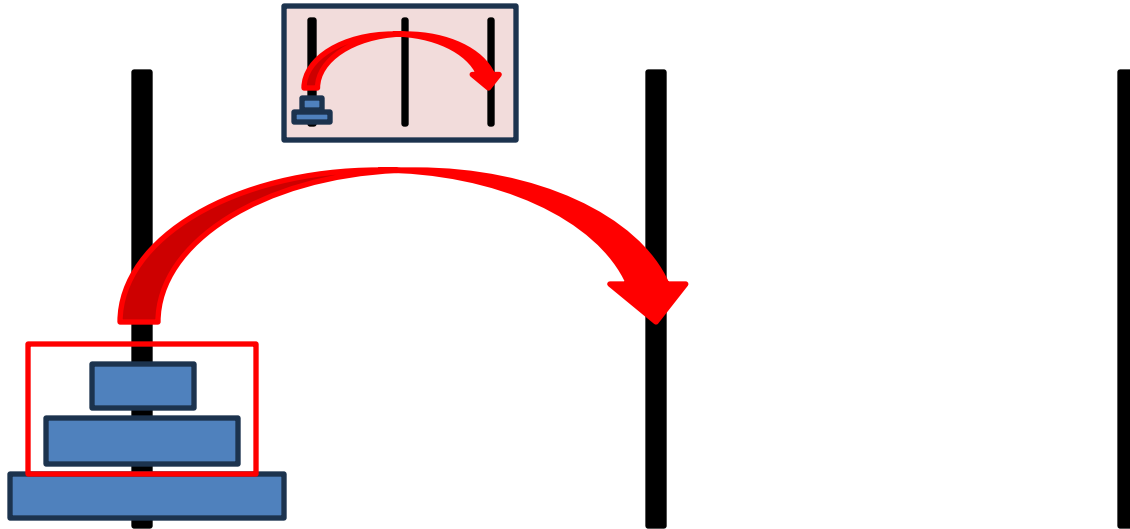
Towers of Hanoi – Step by Step



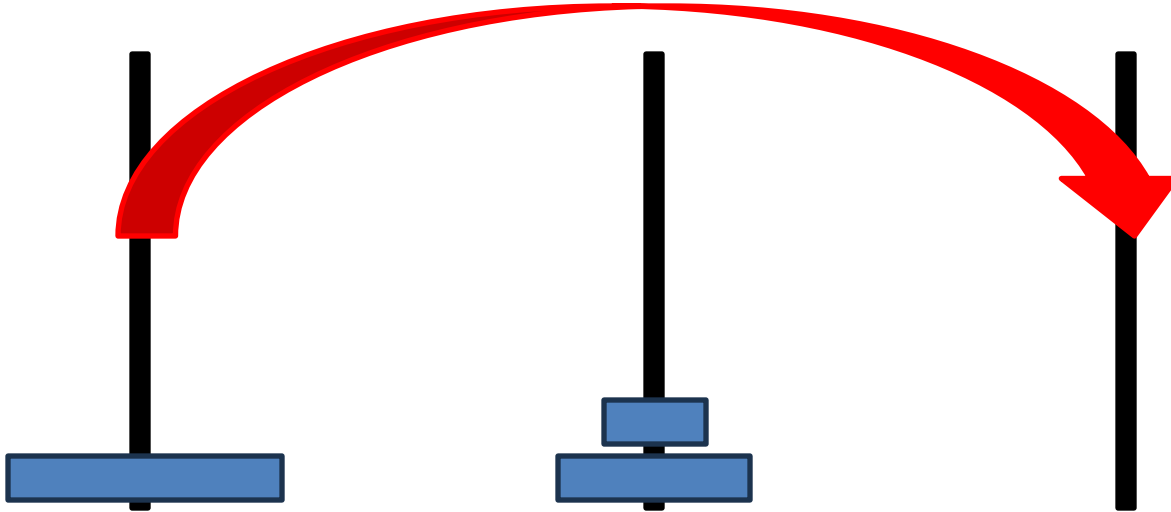
Towers of Hanoi – Step by Step



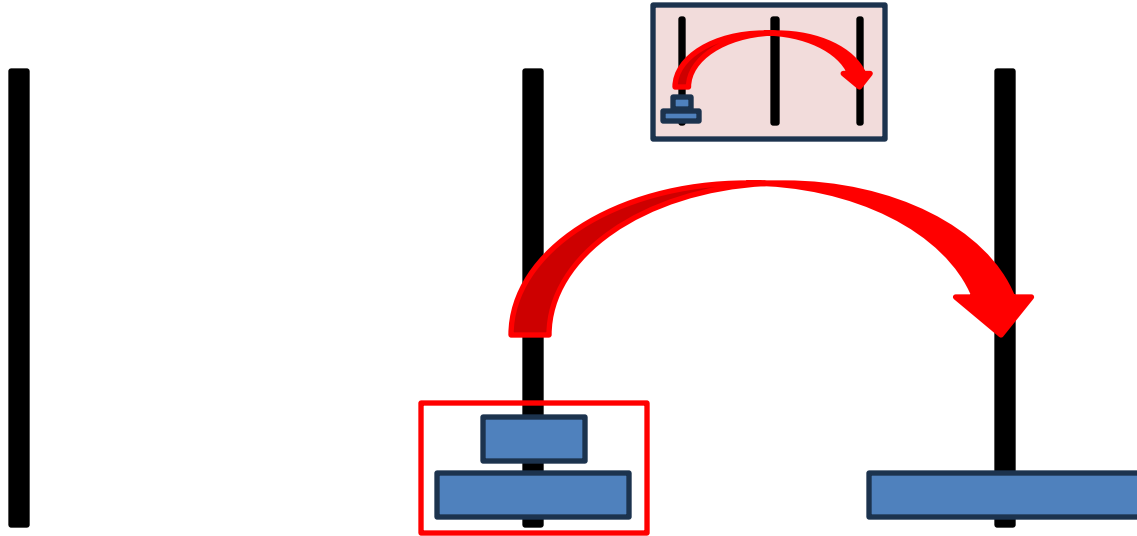
Towers of Hanoi – Step by Step



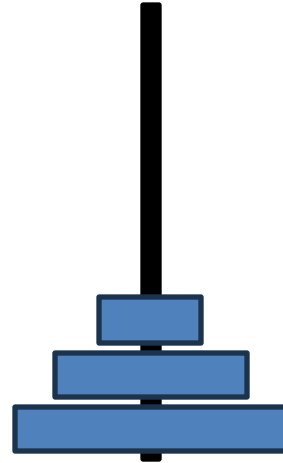
Towers of Hanoi – Step by Step



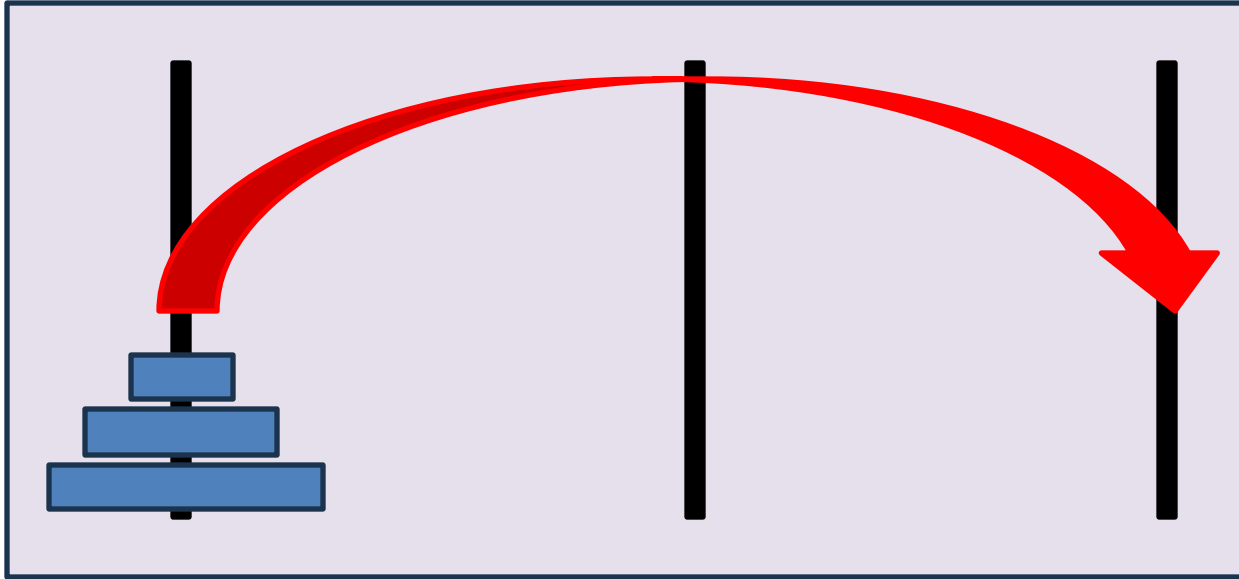
Towers of Hanoi – Step by Step



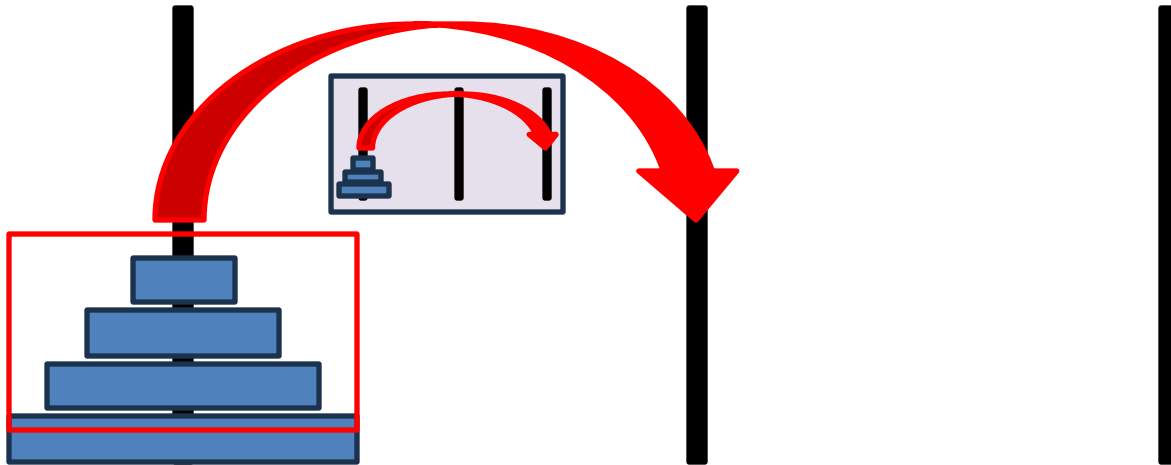
Towers of Hanoi – Step by Step



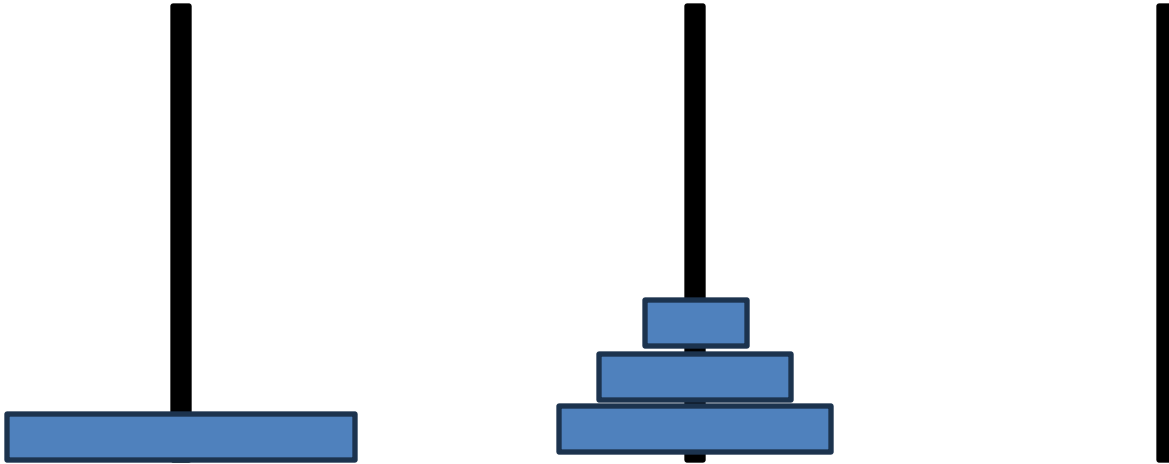
Towers of Hanoi – Step by Step



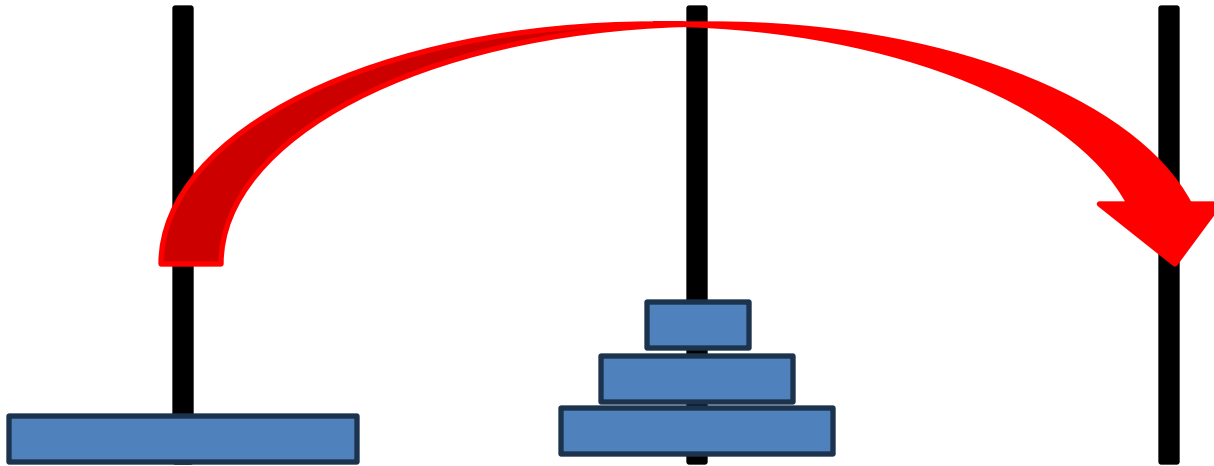
Towers of Hanoi – Step by Step



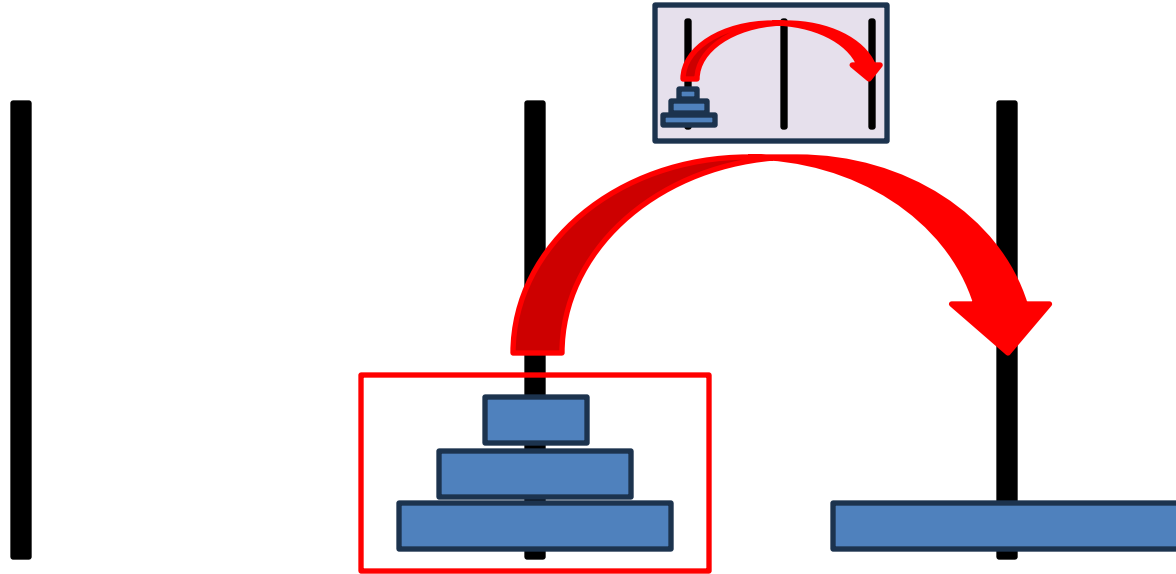
Towers of Hanoi – Step by Step



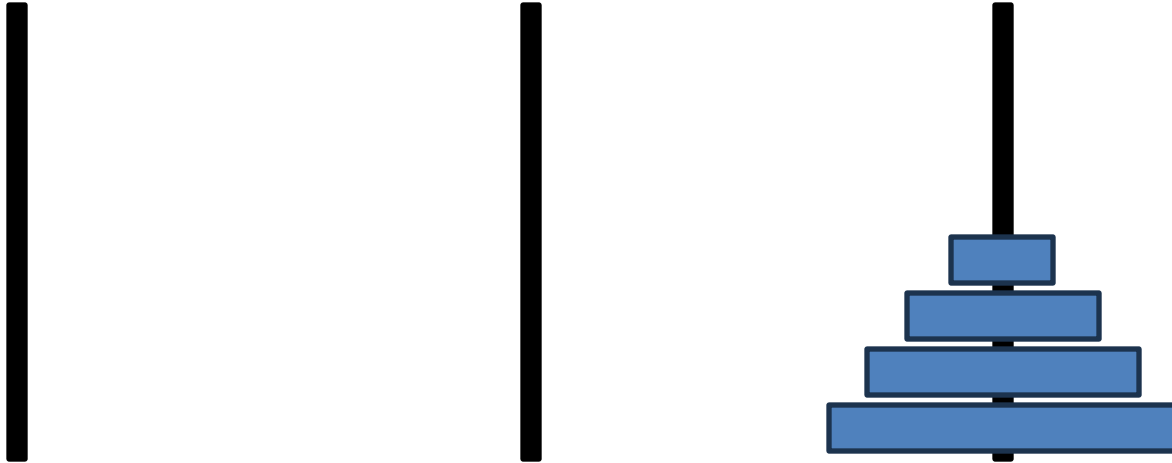
Towers of Hanoi – Step by Step



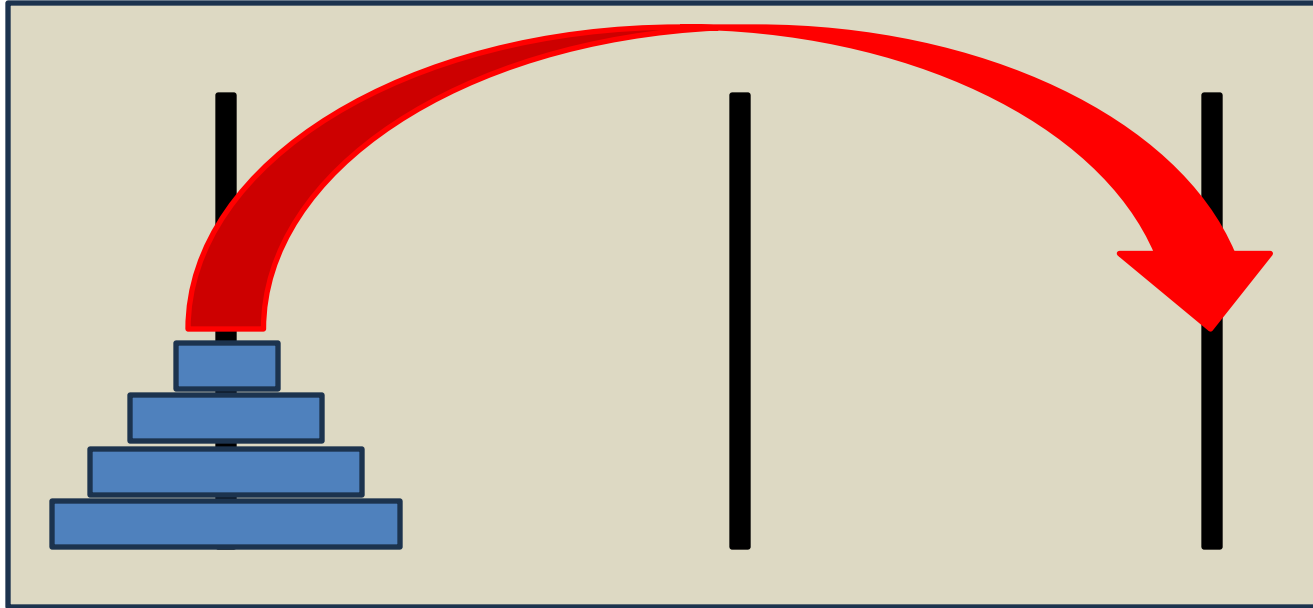
Towers of Hanoi – Step by Step



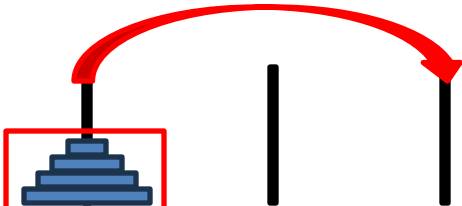
Towers of Hanoi – Step by Step



Towers of Hanoi – Step by Step



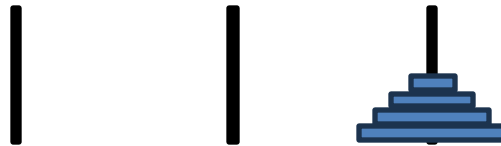
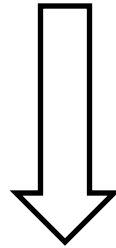
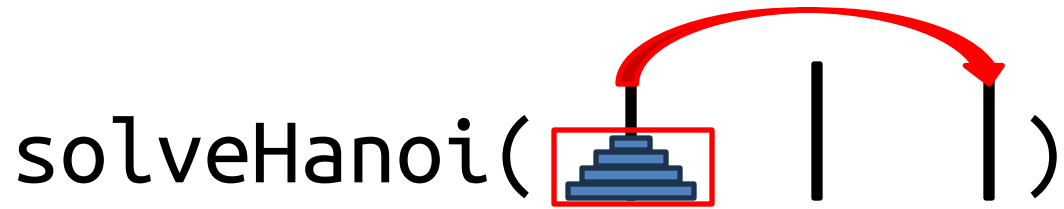
Towers of Hanoi – Methoden

Was soll `solveHanoi`() können?

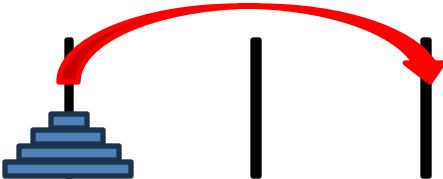
Input: Hanoi Konstellation mit zwei “freien” Stäben und ein (Teil-)stapel, der auf einen “freien” Stab bewegt werden soll.

- Ein Stab ist frei, wenn der zu bewegende Stapel nur kleinere Scheiben enthält, als die Scheiben auf dem Stab.

Towers of Hanoi – Methoden



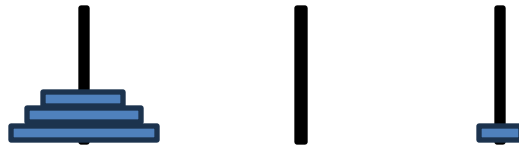
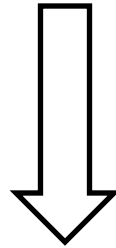
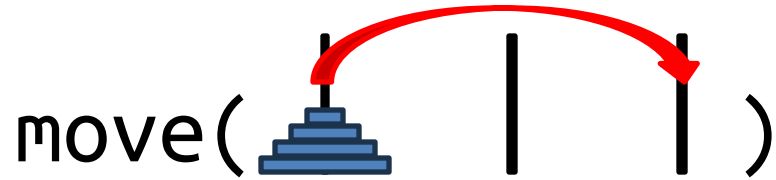
Towers of Hanoi – Methoden

Was soll `move(`  `)` können?



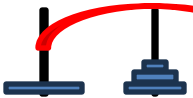


Input: Hanoi Konstellation mit mindestens einem “freien” Stab und eine Scheibe soll auf einen “freien” Stab bewegt werden.

- Ein Stab ist frei, wenn der zu bewegende Stapel nur kleinere Scheiben enthält, als die Scheiben auf dem Stab.



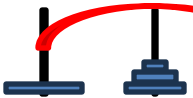

Towers of Hanoi – Methoden



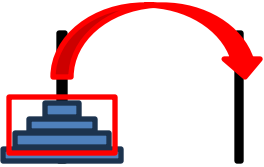

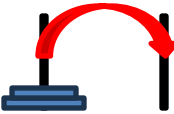

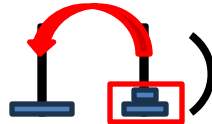
Towers of Hanoi – Programm

```
solveHanoi(  | | ) {  
    solveHanoi(  | | )  
    move(  )  
    solveHanoi( |  |  )  
}
```



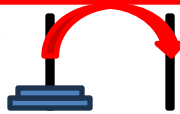

Towers of Hanoi – Programm

```
solveHanoi(  | | ) {  
  solveHanoi(  | | ) Wie ?  
  move(  )  
  solveHanoi( |  | )  
}
```



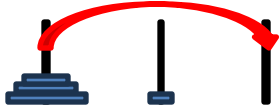


Towers of Hanoi – Programm

```
solveHanoi(  | | ) {  
    solveHanoi(  | | )  
    move(  |  )  
    solveHanoi( |  )  
}
```






Towers of Hanoi – Programm

```
solveHanoi(  | | ) {  
    solveHanoi(  | | ) Wie?  
    move(  )  
    solveHanoi( |  )  
}
```



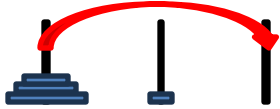

Towers of Hanoi – Programm

```
solveHanoi( | | ) {  
    solveHanoi( | | )  
    move()  
    solveHanoi( | | )  
}
```




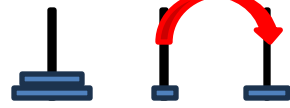
Towers of Hanoi – Programm

```
solveHanoi(  | | ) {  
    solveHanoi(  | | ) Wie?  
    move(  | | )  
    solveHanoi(   | )  
}
```

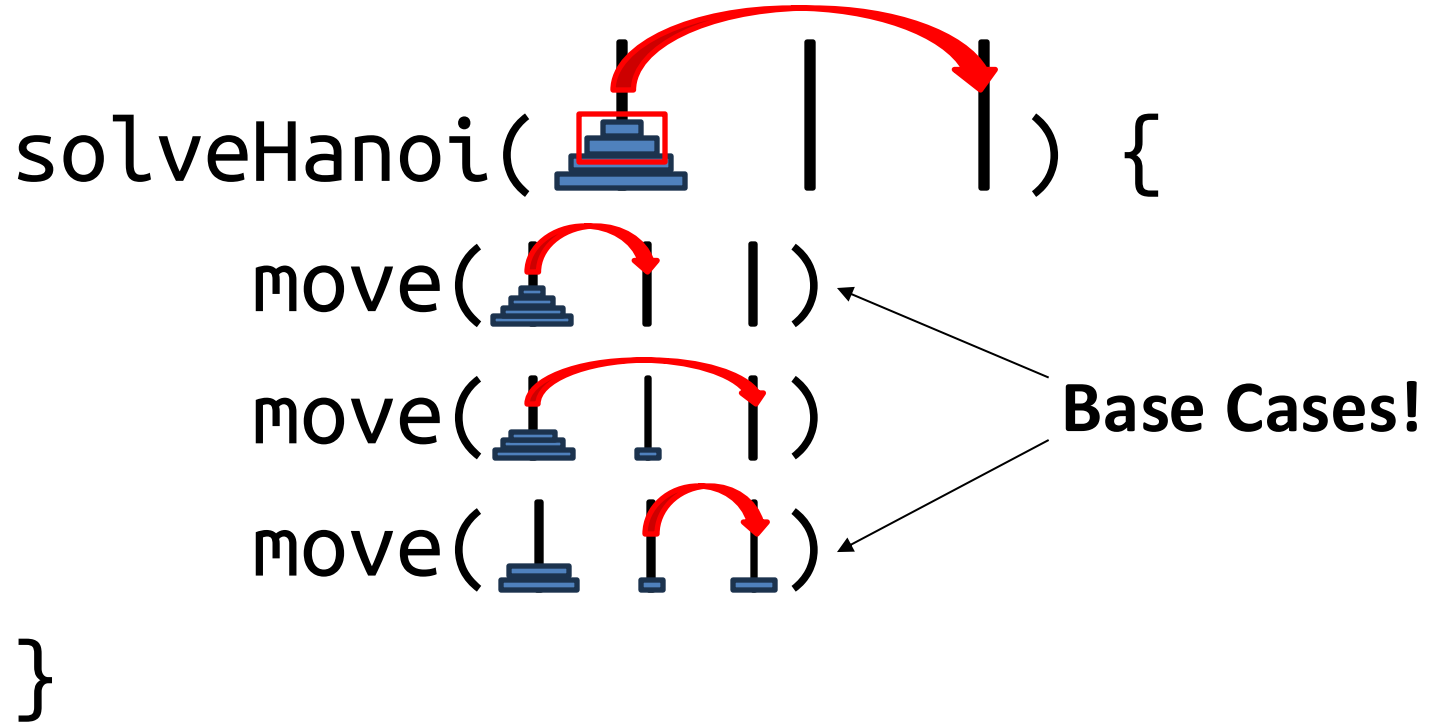
Towers of Hanoi – Programm

```
solveHanoi( | | ) {  
  move( | | )  
  move( | | )  
  solveHanoi( | | )  
}
```

Towers of Hanoi – Programm

```
solveHanoi(  | | ) {  
    move(  | | )  
    move(  | | )  
    move(  | | )  
}
```

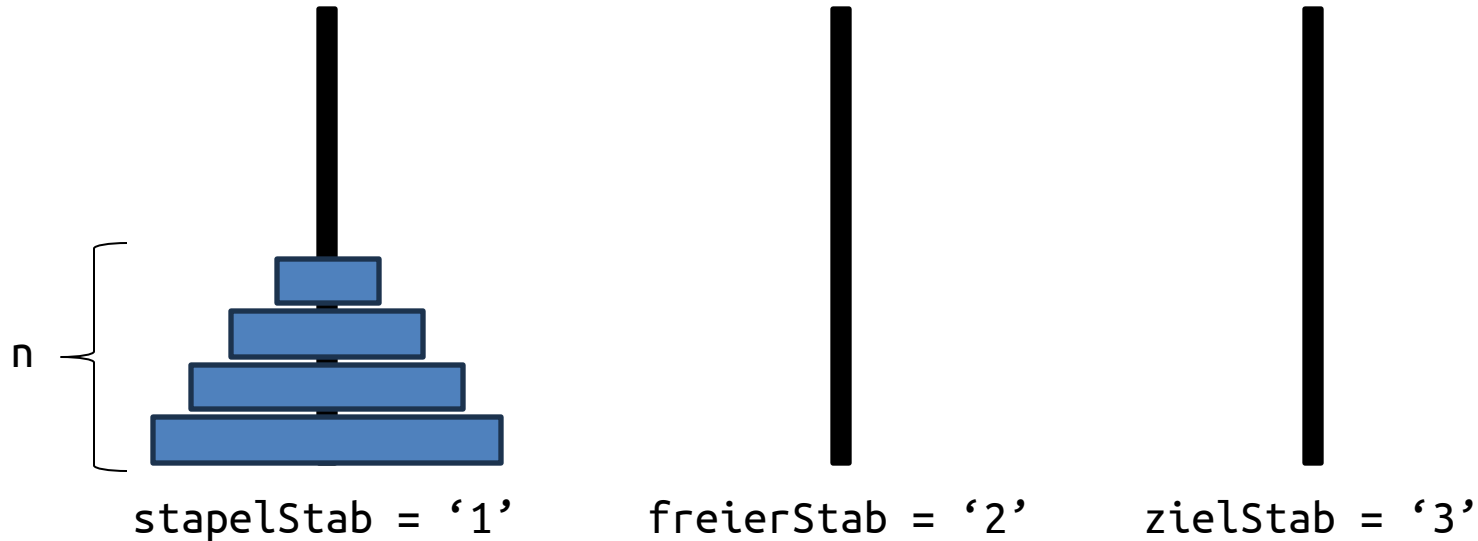
Towers of Hanoi – Programm



Towers of Hanoi – Als Programm

- Wir verstehen **wie** man das Problem lösen kann.
 - Das **wie** ist meistens der wichtigste Teil.
- **Zuerst:** Das Problem verstehen.
- **Dann:** Das Programm implementieren.

Towers of Hanoi – Als Programm



Towers of Hanoi – Als Programm

- **Methode 1:** `solveHanoi(int n, char stapelStab, char freierStab, char zielStab)`
- **Methode 2:** `move(int n, char stapelStab, char freierStab, char zielStab)`

Towers of Hanoi – Als Programm

```
1 public class TowerOfHanoi {
2     public static void move(int n, char stapelStab, char freierStab, char zielStab) {
3         System.out.println("Scheibe " + n + " wurde von Stab " + stapelStab + " zu Stab " + zielStab + " bewegt.");
4     }
5     public static void solveHanoi(int n, char stapelStab, char freierStab, char zielStab) {
6         if(n == 1) { // Base Case
7             move(n, stapelStab, freierStab, zielStab);
8         } else { // Step Case
9             solveHanoi(n - 1, stapelStab, zielStab, freierStab);
10            move(n, stapelStab, freierStab, zielStab);
11            solveHanoi(n - 1, freierStab, stapelStab, zielStab);
12        }
13    }
14    public static void main(String[] args) {
15        int scheiben = 4;
16
17        solveHanoi(scheiben, '1', '2', '3');
18    }
19 }
```

Towers of Hanoi – Als Programm

- **Link zum Code:**

https://drive.google.com/file/d/1fvIBpJdCvXPok9ZO8BffQ_txmpWI0uwB/view?usp=drive_link



```

// Parameter einer rekursiven Funktion sind in der Regel dafür da, um den Zustand und die Informationen zu speichern
public static boolean recursiveFunction(int[][] state, int n) {
    // Falls man am aktuellen state merken kann, dass die Rekursion abgebrochen werden kann
    if (impossibleCaseReached) {
        return false;
    }
    // Es muss immer einen Base Case geben
    if (baseCaseConditionHolds) {
        return true;
    }

    for (int i = 0; i < number; i++) {
        // 1. Wir nehmen einen beliebigen Wert (z.B. wie in Sudoku)
        // 2. Können wir überprüfen, ob dieser Wert Sinn macht? (z.B. in Sudoku darf die Zahl nur einmal vorkommen)
        // 3. Falls dieser Wert keinen Sinn macht, nehmen wir einen anderen Wert...
        if (doesNotMakeSense(meinWert)) {
            continue;
        }
        // 4. Setze diesen Wert im state, sodass diesen Zustand alle anderen auch sehen
        state[n][i] = meinWert;
        // 5. Rufe die Funktion rekursiv auf
        if (recursiveFunction(state, n-1)) {
            // 6. Wir sind bis zum Base Case gekommen und es wurde true zurückgeben, also müssen wir diesen Dominoeffekt aufrecht erhalten
            return true;
        }

        // 7. Backtracking: Wir haben noch keinen korrekten Zustand gefunden
        // Setze den Zustand, der in dieser Iteration gesetzt wurde, zurück. Wir wollen unseren "Fehlversuch" verbergen
        // Nur die for Schleife weiss, was passiert ist... in der nächsten Iteration versuchen wir es erneut...
    }
    // 8. Es hat nichts funktioniert basierend auf dem aktuellen Wert von state
    // Gehe somit wieder einen Schritt zurück (im Callstack) und versuche es mit einem anderen Anfangszustand
    return false;
}

```

Permutation Check

Beispielsaufgabe

Gegeben sind die Integer Arrays s und t . Überprüfe, ob t eine Permutation von s ist.

Lösung 1: Generiere alle Permutationen von s und schaue ob t eine davon ist.

Beispielsaufgabe

Gegeben sind die Integer Arrays s und t . Überprüfe, ob t eine Permutation von s ist.

Lösung 1: Generiere alle Permutationen von s und schaue ob t eine davon ist.

```
Exception in thread "main" java.lang.OutOfMemoryError: Java heap space
  at TestingStuff/module.Permutation.permute(Permutation.java:16)
  at TestingStuff/module.Permutation.permute(Permutation.java:23)
  at TestingStuff/module.Permutation.permute(Permutation.java:23)
  at TestingStuff/module.Permutation.permute(Permutation.java:23)
  at TestingStuff/module.Permutation.permute(Permutation.java:23)
  at TestingStuff/module.Permutation.permute(Permutation.java:23)
```


Out of Memory?

- Java erhält für das Ausführen eines Programms eine **beschränkte** Menge Arbeitsspeicher (Memory).
- In der vorherigen Lösung generieren wir **$O(n!)$ Permutationen**, welche alle Speicher benötigen.
- Irgendwann hat es **nicht mehr genug Speicher** und das Programm terminiert mit einem Laufzeit**fehler**.

Beispielsaufgabe

Gegeben sind die Integer Arrays s und t . Überprüfe, ob t eine Permutation von s ist.

Lösung 2: Generiere der Reihe nach alle Permutationen von s und überprüfe direkt nach dem Erstellen einer Permutation, ob sie gleich t ist.



Beispielsaufgabe

Gegeben sind die Integer Arrays s und t . Überprüfe, ob t eine Permutation von s ist.

Lösung 3: Prüfe ob s und t gleich lang sind und ob sie die gleichen Elemente enthalten.

Lösung 4: Sortiere s und t (in $O(n \cdot \log(n))$) und vergleiche die Elemente (in $O(n)$)



Vorbesprechung

Aufgabe 1: Dreiecksmatrix

In der Datei `Triangle.java` finden Sie die Klasse `Triangle` mit einem Konstruktor `Triangle(int z, int s)`, der eine $z \times s$ Dreiecksmatrix erstellt. Dieser Konstruktor setzt die Werte aller Elemente auf 0. Vervollständigen Sie diese Klasse, so dass die folgenden Methoden unterstützt werden:

1. `int get(int i, int j)` gibt das Element $D_{i,j}$ zurück.
2. `void put(int i, int j, int value)` setzt das Element $D_{i,j}$ auf den Wert `value`.
3. `int[] linear()` liefert die Elemente in der kanonischen Reihenfolge (die Elemente jeder Zeile mit steigendem Index, und die Zeilen in steigender Reihenfolge).
4. `void init(int[] data)` ersetzt die Elemente von D durch die Werte in `data`. Sie dürfen annehmen, dass `data` genauso viele Elemente hat wie D . Die Methode setzt die Elemente von D , so dass die Folge `D.init(data); int[] y = D.linear();` in einen Array `y` resultiert für den `Arrays.equals(y, data)` den Wert `true` ergibt.
5. `void add(Triangle t)` Ein Aufruf `D.add(t)` addiert zu jedem Element $D_{i,j}$ den Wert von $t_{i,j}$, falls $t_{i,j}$ existiert. Falls $t_{i,j}$ nicht existiert, dann bleibt $D_{i,j}$ unverändert.

Tests finden Sie in der Datei `TriangleTest.java`. Die Datei `TriangleGradingTest.java` enthält die Tests, welche wir bei der Prüfung für die Korrektur verwendet haben. Wir empfehlen, diese Tests erst zu verwenden, wenn Sie denken, dass Ihre Lösung korrekt ist, damit Sie sehen können, wie Sie bei einer Prüfung abgeschnitten hätten.

Aufgabe 2: Hoare Tripel

Welche dieser Hoare Tripel sind (un)gültig? Bitte geben Sie für ungültige Tripel ein Gegenbeispiel an. Die Anweisungen sind Teil einer Java Methode. Alle Variablen sind vom Typ `int` und es gibt keinen Overflow.

1. `{ x >= 0 || y >= 0 } z = x * y; { z > 0 }`
2. `{ x > 10 } z = x % 10; { z > 0 }`
3. `{ x > 0 } y = x * x; z = y / 2; { z > 0 }`
4. `{ x > 0 } y = x * x; sum = y % (x + 1); { sum > 1 }`
5. `{ b > c }`

```
if (x > b) {  
    a = x;  
} else {  
    a = b;  
}
```

```
{ a > c }
```

Aufgabe 3: Weakest Precondition

Bitte geben Sie für die folgenden Programmsegmente die schwächste Vorbedingung (weakest precondition) an. Bitte verwenden Sie Java-Syntax. Alle Anweisungen sind Teil einer Java Methode. Alle Variablen sind vom Typ `int` und es gibt keinen Overflow.

1.

```
P: { ?? }
S:  if (x < 5) {
      y = x * x;
    } else {
      y = x + 1;
    }
Q: { y >= 9 }
```

2.

```
P: { ?? }
S:  if (x != y) {
      x = y;
    } else {
      x = y + 1;
    }
Q: { x != y }
```


Aufgabe 4: Blackbox Testing

Im letzten Übungsblatt haben Sie Testautomatisierung mit JUnit kennengelernt. In dieser Aufgabe sollen Sie nun Tests für eine Methode schreiben, deren Implementierung Sie nicht kennen. Dadurch werden Sie weniger durch möglicherweise falsche Annahmen beeinflusst, die bei einer Implementierung getroffen wurden. Sie müssen sich also überlegen, wie sich *jede* fehlerfreie Implementierung verhalten muss. Diesen Ansatz nennt man auch **Black-Box Testing** da die Details der Implementation verdeckt sind.

In Ihrem "U06"-Projekt befindet sich eine "blackbox.jar"-Datei, welche eine kompilierte Klasse `BlackBox` enthält. Den Code dieser Klasse können Sie nicht sehen, aber sie enthält eine Methode `void rotateArray(int[] values, int steps)`, welche Sie aus einer eigenen Klasse oder einem Unit-Test aufrufen können. Diese Methode "rotiert" ein `int`-Array um eine gegebene Anzahl Schritte.

Vereinfacht macht die Methode `rotateArray()` Folgendes: Eine Rotation mit `steps=1` bedeutet, dass alle Elemente des Arrays um eine Position nach rechts verschoben werden. Das letzte Element wird dabei zum ersten. Mit `steps=2` wird alles um zwei Positionen nach rechts rotiert, usw. Eine Rotation nach links kann mit einer negativen Zahl für `steps` erreicht werden. Das folgende Beispiel ist der erste, einfache Test, den Sie in der Datei "BlackBoxTest.java" finden:

```
int[] values = new int[] { 1, 2 };
int[] expected = new int[] { 2, 1 };
BlackBox.rotateArray(values, 1);
assertArrayEquals(expected, values);
```

Aufgabe 5: Roboterwächterplatzierung

- **Bonus**

Achtung: Diese Aufgabe gibt Bonuspunkte (siehe “Leistungskontrolle” im www.vvz.ethz.ch). Die Aufgabe muss eigenhändig und alleine gelöst werden. Die Abgabe erfolgt wie gewohnt per Push in Ihr Git-Repository auf dem ETH-Server. Verbindlich ist der letzte Push vor dem Abgabetermin. Auch wenn Sie vor der Deadline committen, aber nach der Deadline pushen, gilt dies als eine zu späte Abgabe. Bitte lesen Sie zusätzlich [die allgemeinen Regeln](#).

Nachbesprechung

Aufgabe 2: Weakest Precondition

Bitte geben Sie für die folgenden Programmsegmente die schwächste Vorbedingung (weakest precondition) an. Bitte verwenden Sie Java-Syntax. Alle Anweisungen sind Teil einer Java Methode. Alle Variablen sind vom Typ `int` und es gibt keinen Overflow.

1.

```
P: { ?? }  
S:  m = n * 4;  k = m - 2;  
Q: { n > 0 && k > 5 }
```

2.

```
P: { ?? }  
S:  m = n * n;  k = m * 2;  
Q: { k > 0 }
```

3.

```
P: { ?? }  
S:  y = x + 3; z = y + 1;  
Q: { z > 4 }
```

4.

```
P: { ?? }  
S:  y = x + 1; z = y - 3;  
Q: { z == 10 }
```

Beispiel

```
P: { ?? }  
S:  a = b * 3;  c = a + 1;  
Q: { a > 0 && c < 5 }
```

Aufgabe 3: Wörter Raten

Das Programm "WoerterRaten.java" enthält Fragmente eines Rate-Spiels, welches Sie vervollständigen sollen. In dem Spiel wählt der Computer zufällig ein Wort w aus einer Liste aus und der Mensch muss versuchen, das Wort zu erraten. In jeder Runde kann der Mensch eine Zeichenfolge z (welche einen oder mehrere Buchstaben enthält) eingeben und der Computer gibt einen Hinweis dazu. Folgende Hinweise sind möglich:

1. w beginnt mit z
2. w endet mit z
3. w enthält z
4. w enthält nicht z

Tipp? `e`

Das Wort enthält nicht "e"!

Tipp? `a`

Das Wort endet mit "a"!

Tipp? `j`

Das Wort beginnt mit "j"!

Tipp? `v`

Das Wort enthält "v"!

Tipp? `java`

Das Wort ist "java"!

Glückwunsch, du hast nur 5 Versuche benötigt!

Aufgabe 4: Datenanalyse

In dieser Aufgabe werden Sie die Kelchblattlänge von *Iris* Blumen, welche auch Schwertlilien genannt werden, analysieren. Dazu verwenden Sie ein öffentlich zugängliches Dataset ¹ welches die Längen vom Kelchblatt (Sepal Length) von jeweils 150 verschiedenen *Iris* Blumen enthält. Es gibt sehr viele Arten von *Iris* Blumen, insgesamt sind 285 Arten bekannt. Diese zu unterscheiden ist ein komplexer Prozess. Wir werden jedoch versuchen mittels der Länge des Kelchblattes drei Arten von *Iris* Blumen zu unterscheiden, in dem wir die gegebenen Daten analysieren. Wir werden uns auf die folgenden drei *Iris* Blumen konzentrieren:

- *Iris setosa*, auch Borsten-Schwertlilie genannt.
- *Iris versicolor*, auch Verschiedenfarbige Schwertlilie genannt.
- *Iris virginica*, auch blaue Sumpfschwertlilie genannt.



Iris Versicolor



Iris Setosa



Iris Virginica

Kahoot

<https://create.kahoot.it/details/6d717611-7594-4219-acb3-07839e75cc71>