## Aufgabe 1

Betrachten Sie die folgende Prozedur countup, die aus zwei ganzzahligen Eingabewerten n und m einen ganzzahligen Ausgabewert berechnet:

```
procedure countup(n, m : integer): integer
2
    var x, y : integer;
    begin
3
4
     x := n;
      y := 0;
      while (y < m) do
        x := x - 1;
        y := y + 1;
8
      end while
10
      return x:
11
```

(a) Führen Sie countup(3,2) aus. Geben Sie für jeden Schleifendurchlauf jeweils den Wert der Variablen n, m, x und y zu Beginn der while-Schleife und den Rückgabewert der Prozedur an.

```
n m x y ausgeführter Code, der Änderung bewirkte
3 2 3 0
3 2 2 1 x := x - 1; y := y + 1;

Rückgabewert: 1
```

```
public class CountUp {
4
      public static int countup(int n, int m) {
5
        int x = n;
        int y = 0;
        while (y < m) {
          System.out.println(String.format("%s %s %s %s", n, m, x, y));
          x = x - 1;
10
11
          y = y + 1;
        }
12
13
        return x:
14
15
      public static void main(String[] args) {
16
17
        System.out.println(countup(3, 2));
18
19
```

(b) Gibt es Eingabewerte von  $\tt n$  und  $\tt m$ , für die die Prozedur countup nicht terminiert? Begründen Sie Ihre Antwort.

Nein. Mit jedem Schleifendurchlauf wird der Wert der Variablen y um eins hochgezählt, die Werte, die y annimmt, sind also mathematisch ausgedrückt streng monoton steigend. y nähert sich m an, bis y nicht mehr kleiner ist als m und die Prozedur terminiert. An diesem Sachverhält ändern auch sehr große Zahlen, die über die Variable m der Prozedur übergeben werden, nichts.

(c) Geben Sie die asymptotische worst-case Laufzeit der Prozedur countup in der  $\Theta$ -Notation in Abhängigkeit von den Eingabewerten  $\mathtt{n}$  und/oder  $\mathtt{m}$  an. Begründen Sie Ihre Antwort.

Die Laufzeit der Prozedur ist immer  $\Theta(m)$ . Die Laufzeit hängt nur von  $\mathbb{R}$  ab. Es kann nicht zwischen best-, average and worst-case unterschieden werden.

(d) Betrachten Sie nun die folgende Prozedur countdown, die aus zwei ganzzahligen Eingabewerten n und m einen ganzzahligen Ausgabewert berechnet:

```
procedure countdown(n, m : integer) : integer
    var x, y : integer;
    begin
     x := n;
     y := 0;
      while (n > 0) do
6
      if (y < m) then
        x := x - 1;
         y := y + 1;
9
10
       else
         y := <mark>0</mark>;
         n := n / 2; /* Ganzzahldivision */
12
13
       end if
     end while
     return x:
15
    public class CountDown {
      public static int countdown(int n, int m) {
5
      int x = n;
        int y = 0;
        while (n > 0) {
          System.out.println(String.format("%s %s %s %s", n, m, x, y));
          if (y < m) {
10
           x = x - 1;
11
            y = y + 1;
12
          } else {
13
14
            y = 0;
            n = n / 2; /* Ganzzahldivision */
15
          }
16
17
        }
        return x;
18
19
20
      public static void main(String[] args) {
21
22
        System.out.println(countdown(3, 2));
23
24
```

Führen Sie countdown(3, 2) aus. Geben Sie für jeden Schleifendurchlauf jeweils den Wert der Variablen n, m, x und y zu Beginn der while-Schleife und den Rückgabewert der Prozedur an.

```
ausgeführter Code, der Änderung bewirkte
 3
    2
         3
             0
 3
    2
        2
                 x := x - 1; y := y + 1;
 3
    2
         1
             2
                 x := x - 1; y := y + 1;
 1
    2
         1
             0
                 y := 0; n := n / 2;
     2
 1
         0
             1
                 x := x - 1; y := y + 1;
 1
         -1
                 x := x - 1; y := y + 1;
Rückgabewert: -1
```

(e) Gibt es Eingabewerte von  $\tt n$  und  $\tt m$ , für die die Prozedur countdown nicht terminiert?

Begründen Sie Ihre Antwort.

```
Nein.

n <= 0 terminiert sofort

m < 0 Falsch-Block der Wenn-Dann-Bedingung erniedrigt n n := n /
2; bis 0 erreicht ist. Dann terminiert die Prozedur.

m > 0 1. Wahr-Block der Wenn-Dann-Bedingung erhöht y streng monoton bis y >= m. 2. Falsch-Block der Wenn-Dann-Bedingung halbiert n bis 0. 1. und 2. solange bis n = 0
```

(f) Geben Sie die asymptotische Laufzeit der Prozedur countdown in der  $\Theta$ -Notation in Abhängigkeit von den Eingabewerten n und/oder m an unter der Annahme, dass m >= 0 und n > 0. Begründen Sie Ihre Antwort.

```
Anzahl der while Schleife: m+1: m \ oft: bis \ y < m+1 \ Halbierung \ von \ n \ und \ y \ auf \ 0 \ setzen wegen dem n/2 ist die Laufzeit logarithmisch, ähnlich wie worst case bei der Binären Suche.
```

```
<u>y</u>
                   ausgeführter Code, der Änderung bewirkte
 n
          X
      3
 16
          16
 16
          15
               1
      3
 16
          14
               2
      3
 16
          13
               3
      3
 8
          13
               0
                   y := 0; n := n / 2;
      3
 8
          12
               1
      3
 8
          11
               2
 8
      3
          10
               3
      3
 4
              0
          10
                   y := 0; n := n / 2;
 4
          9
               1
      3
 4
          8
               2
 4
      3
          7
               3
      3
 2
          7
               0
                   y := 0; n := n / 2;
          6
               1
 2 2
      3
          5
               2
      3
3
3
          4
               3
 1
          4
               0
                  y := 0; n := n / 2;
 1
          3
               1
 1
      3
          2
               2
      3
               3
 1
          1
\Theta((m+1)\log_2 n)
Wegkürzen der Konstanten
\Theta(m \log n)
```