Übungsblatt 3

Aufgabe 1

a)

```
Algorithm 1: Fakultät

Data: e = 1, x = 1;

1 foreach n do

2 | e = e \cdot x;

3 | x = x + 1;

4 end
```

b)

```
Algorithm 2: IF-Anweisung
```

```
Data: k = 1;

1 foreach x_1 do

2 | k = 0;

3 end

4 foreach k do

5 | A;

6 end

7 k = 0;

8 foreach x_1 do

9 | k = 1;

10 end

11 foreach k do

12 | B;

13 end
```

c)

Algorithm 3: Minus-Operator

```
Data: y = m - n, x_1 = 1;

1 foreach y do

2 | x_1 = 0;

3 end

4 foreach x_1 do

5 | y = n-m;

6 end
```

d)

Algorithm 4: FOR-Schleife

```
Data: x_1 = x_2, x_4 = x_3 - x_1

1 foreach x_4 do

2 | P;

3 end
```

e)

Algorithm 5: Primzahltest

```
Data: n

1 for x_1 = 2 to n-1 do

2 | if n \ MOD \ x_1 then

3 | 0;

4 | end

5 end

6 1;
```

Aufgabe 2

Sei g(k,n) LOOP-berechenbar, dann existiert ein P mit $x \in \mathbb{N}$ LOOP-Schleifen, welches g(k,n) berechnet.

 $k \in \mathbb{N}^+, n \in \mathbb{N}$

Es gilt $g(x + 1, n) = f_{x+1}(n)$.

 $f_{x+1}(n)$ kann durch P mit x+1 LOOP-Schleifen berechnet werden, aber nicht durch P mit x LOOP-Schleifen berechnet werden.

 \Rightarrow Widerspruch zur Annahme

Aufgabe 3

Algorithm 6: WHILE-Programm

```
Data: counter := 0

1 while n \neq 0 do

2 | if n \ MOD \ 2 = 1 then

3 | counter := counter + 1;

4 | end

5 | n := n DIV 2;

6 end

7 if counter \ MOD \ 2 = 0 then

8 | x_0 := 1;

9 else

10 | x_0 = 0;

11 end
```

Das Ergebnis steht in x_0 .