

5. Musterlösung

Ausgabe: 16.05.19

Abgabe: 16.05.19

5.1 Produkte

Sie haben folgendes C0-Program gefunden:

```
/* This program computes the product */
x= 0;
c= 0;
while (c <= n) {
    x= x+ m;
    c= c+1;
}
```

Angeblich soll es das Produkt berechnen.

- (i) Welches Produkt wird berechnet? Geben Sie eine formale Spezifikation mit Vor- und Nachbedingung an.
- (ii) Wie könnte eine Schleifeninvariante aussehen?
- (iii) Aber leider ist das Program auch noch fehlerhaft! Korrigieren Sie den Fehler, und beweisen Sie jetzt die Korrektheit des korrigierten, nun (hoffentlich) korrekten Programmes mit dem Floyd-Hoare-Kalkül.

```
/* This program computes the product */
//{true}
// {0 = m × 0 ∧ 0 ≤ 0}
x= 0;
// {x = m × 0 ∧ 0 ≤ n}
c= 0;
// {x = m × c ∧ c ≤ n}
while (c < n) {
    // {x = m × c ∧ c ≤ n ∧ c < n}
    // {x = m × c ∧ c + 1 ≤ n}
    // {x + m = m × (c + 1) ∧ c + 1 ≤ n}
    x= x+ m;
    // {x = m × (c + 1) ∧ c + 1 ≤ n}
    c= c+1;
    // {x = m × c ∧ c ≤ n}
}
// {x = m × c ∧ c ≤ n ∧ ¬(c < n)}
// {x = m × n}
```

5.2 Noch mehr Produkte.

Ihr Kollege sagt, folgendes Program sei noch wesentlich effizienter:

```
/* Binary multiplication of n and m */
x= 0;
while (n != 0) {
    if (n % 2 == 1) {
        x= x+ m;
    }
}
```

```
m= 2* m;  
n= n/ 2;  
}
```

Als ad-hoc-Erweiterung unserer Sprache benutzt das Programm den Modulo-Operator (%) in C, der den Rest bei der Division berechnet. Die mathematische Notation dafür ist $x \bmod y$.

- (i) Geben Sie Vor- und Nachbedingungen an.
- (ii) Finden Sie eine Invariante, und beweisen Sie die Korrektheit des Programmes.

Hinweise:

- Beachten Sie, dass / die *ganzzahlige Division* berechnet (geschrieben \div). Es ist im Allgemeinen *nicht* das Inverse zur Multiplikation (d.h. es gilt *nicht*, dass $x = y \cdot (x \div y)$). Aber es gilt:

$$\begin{aligned}x &= y \cdot (x \div y) + x \bmod y \\x - x \bmod y &= y \cdot (x \div y)\end{aligned}\tag{1}$$