

---

SoSe 2020  
Prof. Dr. Margarita Esponda  
Objektorientierte Programmierung  
**5. Übungsblatt**

---

**Lernziel:** Zusicherungen und Programmverifikation.

**1. Aufgabe** (6 Punkte)

Beweisen Sie die Gültigkeit der folgenden Programmformeln.

$$\{P\} \equiv \{a > 0 \wedge b > 0 \wedge c < 0\}$$

$$a = a + b - c$$

$$d = b$$

$$b = a - b - c$$

$$c = -c$$

$$\{Q\} \equiv \{a > 0 \wedge b > 0 \wedge c > 0 \wedge b = a - d + c\}$$

**2. Aufgabe** (8 Punkte)

Seien **x**, **y**, **z** ganzzahlige Variablen (**int**) und **c** ein konstanter ganzer Wert größer 0.

Beweisen Sie die Gültigkeit der folgenden Programmformel.

$$\{P\} \equiv \{x \geq 0 \wedge (x * y + z) = c\}$$

**if**  $x \% 2 == 0$ :

$$y = y + y$$

$$x = x // 2$$

**else:**

$$z = z + y$$

$$x = x - 1$$

$$\{Q\} \equiv \{x \geq 0 \wedge (x * y + z) = c\}$$

**3. Aufgabe** (8 Punkte)

Beweisen Sie die Gültigkeit der Programmformel (1).

$$\{P \equiv b > 0 \wedge a > 0\} \dots\dots\dots$$

$$\text{counter} = 1 \dots\dots\dots .$$

$$\text{power} = b \dots\dots\dots .$$

$$\{INV \equiv (b > 0) \wedge (\text{power} = b ** \text{counter}) \wedge (a \geq \text{counter} \geq 0)\} \dots\dots\dots .$$

$$\textbf{while} \text{ counter} < a: \dots\dots\dots .$$

$$\text{power} = \text{power} * b \dots\dots\dots .$$

$$\text{counter} = \text{counter} + 1 \dots\dots\dots .$$

$$\{Q \equiv \text{power} = b ** a\} \dots\dots\dots (1)$$

#### 4. Aufgabe (6 Punkte)

Gegeben sei folgendes Python-Programm, das die Anzahl der Bits ohne führende Nullen von einer positiven Zahl berechnet und in der Variablen **z** ablegt.

```
{P} ≡ {Zahl ≥ 0}
hilf = Zahl
bits = 1
while hilf > 1:
    hilf = hilf//2
    bits = bits+1
{Q} ≡ {bits == BinaryDigits(Zahl)}
```

Dabei sei  $BinaryDigits(z)$  die Anzahl der Bits der Binärdarstellung der Zahl **z** ohne führende Nullen.

Beispiel:  $BinaryDigits(6)$  ergibt 3

a) Welche der folgenden Prädikate stellen eine geeignete Invariante der **while**-Schleife dar?

- ☐  $hilf \geq 0 \wedge (BinaryDigits(hilf) + bits == BinaryDigits(Zahl) + 1)$
- ☐  $hilf \geq 0 \wedge (BinaryDigits(hilf) + 1 == BinaryDigits(Zahl) + bits)$
- ☐  $hilf \geq 0 \wedge (BinaryDigits(hilf) + bits == BinaryDigits(Zahl) + bits)$

b) Beweisen Sie die **Invarianten**-Eigenschaft für das von Ihnen unter a) genannte Prädikat. Sie können benutzen, dass für jede positive ganze Zahl **z** folgendes gilt:

$$BinaryDigits(z) = \begin{cases} 1, & \text{falls } z = 0 \text{ oder } z = 1 \\ BinaryDigits(z // 2) + 1, & \text{falls } z > 1 \end{cases}$$

#### 5. Aufgabe (6 Punkte)

- a) Ersetzen Sie die **for**-Schleife des **Insertsort**-Algorithmus der Vorlesung mit einer **while**-Schleife. Postulieren Sie aussagekräftige Invarianten für die äußeren und inneren Schleifen.
- b) Testen Sie Ihre Invarianten mit Hilfe von **assert**-Anweisungen. Um Ihre Invarianten zu testen, dürfen Sie Hilfsfunktionen verwenden.

#### 6. Aufgabe (6 Bonuspunkte)

a) Was ist die wichtigste Invariante der Schleife innerhalb folgender **partition**-Funktion?

```
def partition( A, low, high ):
    pivot = A[low]
    i = low
    for j in range(low+1, high+1):
        if ( A[j] < pivot ):
            i=i+1
            A[i], A[j] = A[j], A[i]
    A[i], A[low] = A[low], A[i]
    return i
```

b) Begründen Sie Ihre Antwort.

**Wichtige Hinweise:**

- 1) In allen Beweisen müssen Sie die jeweils verwendeten Hoare-Regeln angeben.
- 2) Jeder Beweisschritt muss begründet werden.
- 3) Schreiben Sie bei Bedarf Kommentare, die den Tutoren die Korrektur der Lösungen erleichtern können.