

# Formale Spezifikation und Verifikation

## Schleifeninvarianten, Hoare-Logik

Wintersemester 2024  
Übungsblatt 04

Prof. Dr. Gidon Ernst, Marian Lingsch-Rosenfeld, Simon Rossmair, Noah König

26. November 2024

# Addieren durch Inkrementieren

```
x = x0, y = y0;
```

```
while y > 0 do
```

```
    x = x + 1;
```

```
    y = y - 1;
```

```
end
```

# Addieren durch Inkrementieren

$\{y_0 \geq 0 \wedge x_0 = x_0 \wedge y_0 = y_0\}$

Vorbedingung

$x = x_0, y = y_0;$

**while**  $y > 0$  **do**

$x = x + 1;$

$y = y - 1;$

**end**

$\{x = x_0 + y_0\}$

Nachbedingung soll hier gelten

# Addieren durch Inkrementieren

$\{y_0 \geq 0 \wedge x_0 = x_0 \wedge y_0 = y_0\}$

Vorbedingung

$x = x_0, y = y_0;$

$\{y \geq 0 \wedge x + y = x_0 + y_0\}$

Invariante initial zu zeigen

**while**  $y > 0$  **do**

$x = x + 1;$

$y = y - 1;$

**end**

$\{y \leq 0 \wedge x + y = x_0 + y_0\}$

Annahme: negierter Test & Invariante

$\{x = x_0 + y_0\}$

Nachbedingung soll hier gelten

# Addieren durch Inkrementieren

$\{y_0 \geq 0 \wedge x_0 = x_0 \wedge y_0 = y_0\}$

$\{y_0 \geq 0 \wedge x_0 + y_0 = x_0 + y_0\}$

$x = x_0, y = y_0;$

$\{y \geq 0 \wedge x + y = x_0 + y_0\}$

**while**  $y > 0$  **do**

$x = x + 1;$

$y = y - 1;$

**end**

$\{y \leq 0 \wedge y \geq 0 \wedge x + y = x_0 + y_0\}$

$\{x + y = x + 0 = x_0 + y_0\}$

$\{x = x_0 + y_0\}$

Vorbedingung

(\*) Nebenrechnung

Invariante initial zu zeigen

Annahme: negierter Test & Invariante

(\*) Nebenrechnung

Nachbedingung soll hier gelten

# Addieren durch Inkrementieren

```
{y0 ≥ 0 ∧ x0 = x0 ∧ y0 = y0}  
{y0 ≥ 0 ∧ x0 + y0 = x0 + y0}  
x = x0, y = y0;  
{y ≥ 0 ∧ x + y = x0 + y0}  
while y > 0 do  
    {y > 0 ∧ y ≥ 0 ∧ x + y = x0 + y0}  
  
    x = x + 1;  
  
    y = y - 1;  
    {y ≥ 0 ∧ x + y = x0 + y0}  
end  
{y ≤ 0 ∧ y ≥ 0 ∧ x + y = x0 + y0}  
{x + y = x + 0 = x0 + y0}  
{x = x0 + y0}
```

Vorbedingung

(\*) Nebenrechnung

Invariante initial zu zeigen

Annahme: Schleifentest & Invariante

Invariante gilt wieder

Annahme: negierter Test & Invariante

(\*) Nebenrechnung

Nachbedingung soll hier gelten

# Addieren durch Inkrementieren

```
{y0 ≥ 0 ∧ x0 = x0 ∧ y0 = y0}  
{y0 ≥ 0 ∧ x0 + y0 = x0 + y0}  
x = x0, y = y0;  
{y ≥ 0 ∧ x + y = x0 + y0}  
while y > 0 do  
    {y > 0 ∧ y ≥ 0 ∧ x + y = x0 + y0}  
    {y - 1 ≥ 0 ∧ x + 1 + y - 1 = x0 + y0}  
    x = x + 1;  
    {y - 1 ≥ 0 ∧ x + y - 1 = x0 + y0}  
    y = y - 1;  
    {y ≥ 0 ∧ x + y = x0 + y0}  
end  
{y ≤ 0 ∧ y ≥ 0 ∧ x + y = x0 + y0}  
{x + y = x + 0 = x0 + y0}  
{x = x0 + y0}
```

Vorbedingung

(\*) Nebenrechnung

Invariante initial zu zeigen

Annahme: Schleifentest & Invariante

(\*) Nebenrechnung

Invariante gilt wieder

Annahme: negierter Test & Invariante

(\*) Nebenrechnung

Nachbedingung soll hier gelten

# Addieren durch Inkrementieren

$\{y_0 \geq 0 \wedge x_0 = x_0 \wedge y_0 = y_0\}$

$\{y_0 \geq 0 \wedge x_0 + y_0 = x_0 + y_0\}$

$x = x_0, y = y_0;$

$\{y \geq 0 \wedge x + y = x_0 + y_0\}$

**while**  $y > 0$  **do**

$\{y > 0 \wedge y \geq 0 \wedge x + y = x_0 + y_0\}$

$\{y - 1 \geq 0 \wedge x + 1 + y - 1 = x_0 + y_0\}$

$x = x + 1;$

$\{y - 1 \geq 0 \wedge x + y - 1 = x_0 + y_0\}$

$y = y - 1;$

$\{y \geq 0 \wedge x + y = x_0 + y_0\}$

**end**

$\{y \leq 0 \wedge y \geq 0 \wedge x + y = x_0 + y_0\}$

$\{x + y = x + 0 = x_0 + y_0\}$

$\{x = x_0 + y_0\}$

Vorbedingung

(\*) Nebenrechnung

Invariante initial zu zeigen

Annahme: Schleifentest & Invariante

(\*) Nebenrechnung

Invariante gilt wieder

Annahme: negierter Test & Invariante

(\*) Nebenrechnung

Nachbedingung soll hier gelten

(\*) Nebenrechnungen: alle direkt aufeinander folgenden Zusicherungen im Code sind Anwendungen der Regel CONSEQ und erfordern einen Beweis!



# Addition durch Inkrementieren: Nebenrechnungen

## Addition durch Inkrementieren: Nebenrechnungen

$$\{y \geq 0 \wedge x_0 = x_0 \wedge y_0 = y_0\}$$

$$\{y \geq 0 \wedge x_0 + y_0 = x_0 + y_0\}$$

## Addition durch Inkrementieren: Nebenrechnungen

$$\{y \geq 0 \wedge x_0 = x_0 \wedge y_0 = y_0\}$$

$$x_0 = x_0 \wedge y_0 = y_0 \Rightarrow x_0 + y_0 = x_0 + y_0$$

Gilt immer für alle  $x_0, y_0$

$$\{y \geq 0 \wedge x_0 + y_0 = x_0 + y_0\}$$

## Addition durch Inkrementieren: Nebenrechnungen

$$\{y \geq 0 \wedge x_0 = x_0 \wedge y_0 = y_0\}$$

$$x_0 = x_0 \wedge y_0 = y_0 \Rightarrow x_0 + y_0 = x_0 + y_0$$

Gilt immer für alle  $x_0, y_0$

$$\{y \geq 0 \wedge x_0 + y_0 = x_0 + y_0\}$$

$$\{y > 0 \wedge y \geq 0 \wedge x + y = x_0 + y_0\}$$

$$\{y - 1 \geq 0 \wedge x + 1 + y - 1 = x_0 + y_0\}$$

## Addition durch Inkrementieren: Nebenrechnungen

$$\{y \geq 0 \wedge x_0 = x_0 \wedge y_0 = y_0\}$$

$$x_0 = x_0 \wedge y_0 = y_0 \Rightarrow x_0 + y_0 = x_0 + y_0$$

$$\{y \geq 0 \wedge x_0 + y_0 = x_0 + y_0\}$$

Gilt immer für alle  $x_0, y_0$

$$\{y > 0 \wedge y \geq 0 \wedge x + y = x_0 + y_0\}$$

$$y > 0 \Rightarrow y - 1 \geq 0$$

$$x + y = x + 1 + y - 1$$

$$\{y - 1 \geq 0 \wedge x + 1 + y - 1 = x_0 + y_0\}$$

$y \geq 0$  ist als Annahme nicht ausreichend  
 $+1 - 1$  ändert die Gleichung nicht

## Addition durch Inkrementieren: Nebenrechnungen

$$\{y \geq 0 \wedge x_0 = x_0 \wedge y_0 = y_0\}$$

$$x_0 = x_0 \wedge y_0 = y_0 \Rightarrow x_0 + y_0 = x_0 + y_0$$

$$\{y \geq 0 \wedge x_0 + y_0 = x_0 + y_0\}$$

Gilt immer für alle  $x_0, y_0$

$$\{y > 0 \wedge y \geq 0 \wedge x + y = x_0 + y_0\}$$

$$y > 0 \Rightarrow y - 1 \geq 0$$

$$x + y = x + 1 + y - 1$$

$$\{y - 1 \geq 0 \wedge x + 1 + y - 1 = x_0 + y_0\}$$

$y \geq 0$  ist als Annahme nicht ausreichend  
 $+1 - 1$  ändert die Gleichung nicht

$$\{y \leq 0 \wedge y \geq 0 \wedge x + y = x_0 + y_0\}$$

$$\{x + y = x + 0 = x_0 + y_0\}$$

$$\{x = x_0 + y_0\}$$

## Addition durch Inkrementieren: Nebenrechnungen

$$\{y \geq 0 \wedge x_0 = x_0 \wedge y_0 = y_0\}$$

$$x_0 = x_0 \wedge y_0 = y_0 \Rightarrow x_0 + y_0 = x_0 + y_0$$

$$\{y \geq 0 \wedge x_0 + y_0 = x_0 + y_0\}$$

Gilt immer für alle  $x_0, y_0$

$$\{y > 0 \wedge y \geq 0 \wedge x + y = x_0 + y_0\}$$

$$y > 0 \Rightarrow y - 1 \geq 0$$

$$x + y = x + 1 + y - 1$$

$$\{y - 1 \geq 0 \wedge x + 1 + y - 1 = x_0 + y_0\}$$

$y \geq 0$  ist als Annahme nicht ausreichend  
 $+1 - 1$  ändert die Gleichung nicht

$$\{y \leq 0 \wedge y \geq 0 \wedge x + y = x_0 + y_0\}$$

$$y \leq 0 \wedge y \geq 0 \Rightarrow y = 0$$

$$\{x + y = x + 0 = x_0 + y_0\}$$

$$\{x = x_0 + y_0\}$$

## Addition durch Inkrementieren: Nebenrechnungen

$$\{y \geq 0 \wedge x_0 = x_0 \wedge y_0 = y_0\}$$

$$x_0 = x_0 \wedge y_0 = y_0 \Rightarrow x_0 + y_0 = x_0 + y_0$$

$$\{y \geq 0 \wedge x_0 + y_0 = x_0 + y_0\}$$

Gilt immer für alle  $x_0, y_0$

$$\{y > 0 \wedge y \geq 0 \wedge x + y = x_0 + y_0\}$$

$$y > 0 \Rightarrow y - 1 \geq 0$$

$$x + y = x + 1 + y - 1$$

$$\{y - 1 \geq 0 \wedge x + 1 + y - 1 = x_0 + y_0\}$$

$y \geq 0$  ist als Annahme nicht ausreichend  
 $+1 - 1$  ändert die Gleichung nicht

$$\{y \leq 0 \wedge y \geq 0 \wedge x + y = x_0 + y_0\}$$

$$y \leq 0 \wedge y \geq 0 \Rightarrow y = 0$$

$$\{x + y = x + 0 = x_0 + y_0\}$$

$$x + 0 = x_0 + y_0 \Rightarrow x = x_0 + y_0$$

$$\{x = x_0 + y_0\}$$



# Subtraktion durch Dekrementieren

```
y = a;
```

```
while b > 0 do
```

```
    y = y - 1;
```

```
    b = b - 1;
```

```
end
```

```
z = y;
```

# Subtraktion durch Dekrementieren

$\{b \geq 0 \wedge a = a \wedge b = b_{pre}\}$

Vorbedingung

$y = a;$

**while**  $b > 0$  **do**

$y = y - 1;$

$b = b - 1;$

**end**

$z = y;$

$\{z = a - b_{pre}\}$

Nachbedingung soll hier gelten

# Subtraktion durch Dekrementieren

$\{b \geq 0 \wedge a = a \wedge b = b_{pre}\}$

Vorbedingung

$y = a;$

$\{y = a + b - b_{pre} \wedge b \geq 0\}$

Invariante initial zu zeigen

**while**  $b > 0$  **do**

$y = y - 1;$

$b = b - 1;$

**end**

$\{b \leq 0 \wedge y = a + b - b_{pre} \wedge b \geq 0\}$

Annahme: negierter Test & Invariante

$z = y;$

$\{z = a - b_{pre}\}$

Nachbedingung soll hier gelten

# Subtraktion durch Dekrementieren

```
{b ≥ 0 ∧ a = a ∧ b = bpre}  
{a = a + b - bpre ∧ b ≥ 0}  
y = a;  
{y = a + b - bpre ∧ b ≥ 0}  
while b > 0 do
```

y = y - 1;

b = b - 1;

```
end  
{b ≤ 0 ∧ y = a + b - bpre ∧ b ≥ 0}  
z = y;  
{b ≤ 0 ∧ z = a + b - bpre ∧ b ≥ 0}  
{z = a - bpre}
```

Vorbedingung

(\*) Nebenrechnung

Invariante initial zu zeigen

Annahme: negierter Test & Invariante

(\*) Nebenrechnung

Nachbedingung soll hier gelten

# Subtraktion durch Dekrementieren

```
{b ≥ 0 ∧ a = a ∧ b = bpre}  
{a = a + b - bpre ∧ b ≥ 0}  
y = a;  
{y = a + b - bpre ∧ b ≥ 0}  
while b > 0 do  
    {b > 0 ∧ y = a + b - bpre ∧ b ≥ 0}  
  
    y = y - 1;  
  
    b = b - 1;  
    {y = a + b - bpre ∧ b ≥ 0}  
end  
{b ≤ 0 ∧ y = a + b - bpre ∧ b ≥ 0}  
z = y;  
{b ≤ 0 ∧ z = a + b - bpre ∧ b ≥ 0}  
{z = a - bpre}
```

Vorbedingung

(\*) Nebenrechnung

Invariante initial zu zeigen

Annahme: Schleifentest & Invariante

Invariante gilt wieder

Annahme: negierter Test & Invariante

(\*) Nebenrechnung

Nachbedingung soll hier gelten

# Subtraktion durch Dekrementieren

```
{b ≥ 0 ∧ a = a ∧ b = bpre}
{a = a + b - bpre ∧ b ≥ 0}
y = a;
{y = a + b - bpre ∧ b ≥ 0}
while b > 0 do
    {b > 0 ∧ y = a + b - bpre ∧ b ≥ 0}
    {y - 1 = a + b - 1 - bpre ∧ b - 1 ≥ 0}
    y = y - 1;
    {y = a + b - 1 - bpre ∧ b - 1 ≥ 0}
    b = b - 1;
    {y = a + b - bpre ∧ b ≥ 0}
end
{b ≤ 0 ∧ y = a + b - bpre ∧ b ≥ 0}
z = y;
{b ≤ 0 ∧ z = a + b - bpre ∧ b ≥ 0}
{z = a - bpre}
```

Vorbedingung

(\*) Nebenrechnung

Invariante initial zu zeigen

Annahme: Schleifentest & Invariante

(\*) Nebenrechnung

Invariante gilt wieder

Annahme: negierter Test & Invariante

(\*) Nebenrechnung

Nachbedingung soll hier gelten

# Subtraktion durch Dekrementieren

```
{b ≥ 0 ∧ a = a ∧ b = bpre}
{a = a + b - bpre ∧ b ≥ 0}
y = a;
{y = a + b - bpre ∧ b ≥ 0}
while b > 0 do
    {b > 0 ∧ y = a + b - bpre ∧ b ≥ 0}
    {y - 1 = a + b - 1 - bpre ∧ b - 1 ≥ 0}
    y = y - 1;
    {y = a + b - 1 - bpre ∧ b - 1 ≥ 0}
    b = b - 1;
    {y = a + b - bpre ∧ b ≥ 0}
end
{b ≤ 0 ∧ y = a + b - bpre ∧ b ≥ 0}
z = y;
{b ≤ 0 ∧ z = a + b - bpre ∧ b ≥ 0}
{z = a - bpre}
```

Vorbedingung

(\*) Nebenrechnung

Invariante initial zu zeigen

Annahme: Schleifentest & Invariante

(\*) Nebenrechnung

Invariante gilt wieder

Annahme: negierter Test & Invariante

(\*) Nebenrechnung

Nachbedingung soll hier gelten

(\*) Nebenrechnungen: alle direkt aufeinander folgenden Zusicherungen im Code sind Anwendungen der Regel CONSEQ und erfordern einen Beweis!

# Subtraktion durch Dekrementieren: Nebenrechnungen



# Subtraktion durch Dekrementieren: Nebenrechnungen

$$\{b \geq 0 \wedge a = a \wedge b = b_{\text{pre}}\}$$

$$\{a = a + b - b_{\text{pre}} \wedge b \geq 0\}$$

# Subtraktion durch Dekrementieren: Nebenrechnungen

$$\{b \geq 0 \wedge a = a \wedge b = b_{\text{pre}}\}$$

$$b = b_{\text{pre}} \Rightarrow b - b_{\text{pre}} = 0 \Rightarrow a = a + b - b_{\text{pre}}$$

Gilt immer für alle  $a, b$

$$\{a = a + b - b_{\text{pre}} \wedge b \geq 0\}$$

# Subtraktion durch Dekrementieren: Nebenrechnungen

$$\{b \geq 0 \wedge a = a \wedge b = b_{\text{pre}}\}$$

$$b = b_{\text{pre}} \Rightarrow b - b_{\text{pre}} = 0 \Rightarrow a = a + b - b_{\text{pre}}$$

Gilt immer für alle  $a, b$

$$\{a = a + b - b_{\text{pre}} \wedge b \geq 0\}$$

$$\{b > 0 \wedge y = a + b - b_{\text{pre}} \wedge b \geq 0\}$$

$$\{y - 1 = a + b - 1 - b_{\text{pre}} \wedge b - 1 \geq 0\}$$

# Subtraktion durch Dekrementieren: Nebenrechnungen

$$\{b \geq 0 \wedge a = a \wedge b = b_{\text{pre}}\}$$

$$b = b_{\text{pre}} \Rightarrow b - b_{\text{pre}} = 0 \Rightarrow a = a + b - b_{\text{pre}}$$

$$\{a = a + b - b_{\text{pre}} \wedge b \geq 0\}$$

Gilt immer für alle  $a, b$

$$\{b > 0 \wedge y = a + b - b_{\text{pre}} \wedge b \geq 0\}$$

$$y = a + b - b_{\text{pre}} \Rightarrow y - 1 = a + b - 1 - b_{\text{pre}}$$

$$b > 0 \Rightarrow b - 1 \geq 0$$

$$\{y - 1 = a + b - 1 - b_{\text{pre}} \wedge b - 1 \geq 0\}$$

$-1, -1$  ändert die Gleichung nicht

$b \geq 0$  ist als Annahme nicht ausreichend

# Subtraktion durch Dekrementieren: Nebenrechnungen

$$\{b \geq 0 \wedge a = a \wedge b = b_{\text{pre}}\}$$

$$b = b_{\text{pre}} \Rightarrow b - b_{\text{pre}} = 0 \Rightarrow a = a + b - b_{\text{pre}}$$

Gilt immer für alle  $a, b$

$$\{a = a + b - b_{\text{pre}} \wedge b \geq 0\}$$

$$\{b > 0 \wedge y = a + b - b_{\text{pre}} \wedge b \geq 0\}$$

$$y = a + b - b_{\text{pre}} \Rightarrow y - 1 = a + b - 1 - b_{\text{pre}}$$

$-1, -1$  ändert die Gleichung nicht

$$b > 0 \Rightarrow b - 1 \geq 0$$

$b \geq 0$  ist als Annahme nicht ausreichend

$$\{y - 1 = a + b - 1 - b_{\text{pre}} \wedge b - 1 \geq 0\}$$

$$\{b \leq 0 \wedge z = a + b - b_{\text{pre}} \wedge b \geq 0\}$$

$$\{z = a - b_{\text{pre}}\}$$

# Subtraktion durch Dekrementieren: Nebenrechnungen

$$\{b \geq 0 \wedge a = a \wedge b = b_{\text{pre}}\}$$

$$b = b_{\text{pre}} \Rightarrow b - b_{\text{pre}} = 0 \Rightarrow a = a + b - b_{\text{pre}}$$

$$\{a = a + b - b_{\text{pre}} \wedge b \geq 0\}$$

Gilt immer für alle  $a, b$

$$\{b > 0 \wedge y = a + b - b_{\text{pre}} \wedge b \geq 0\}$$

$$y = a + b - b_{\text{pre}} \Rightarrow y - 1 = a + b - 1 - b_{\text{pre}}$$

$$b > 0 \Rightarrow b - 1 \geq 0$$

$$\{y - 1 = a + b - 1 - b_{\text{pre}} \wedge b - 1 \geq 0\}$$

$-1, -1$  ändert die Gleichung nicht

$b \geq 0$  ist als Annahme nicht ausreichend

$$\{b \leq 0 \wedge z = a + b - b_{\text{pre}} \wedge b \geq 0\}$$

$$b \leq 0 \wedge b \geq 0 \Rightarrow b = 0$$

$$z = a + 0 - b_{\text{pre}} = a - b_{\text{pre}}$$

$$\{z = a - b_{\text{pre}}\}$$

# Laufzeitkomplexitäten

- ▶ Addition durch Inkrementieren:  $\mathcal{O}(y_0)$
- ▶ Subtraktion durch Dekrementieren:  $\mathcal{O}(b)$

# Hoare-Triple

Begründen Sie für jedes Hoare-Tripel an, ob dieses wahr oder falsch ist. Die Rechenoperationen agieren auf der Menge der ganzen Zahlen ohne Ganzzahlüberläufe.

1.  $\{ \text{false} \} \quad j = i + 1; \quad \{ i > 7 \}$

2.  $\{ x < y \} \quad x = x + y; \quad \{ x \geq y \}$

3.  $\{ j = 0 \} \quad j = i * i; \quad \{ j \geq i \}$



# Hoare-Triple

Begründen Sie für jedes Hoare-Tripel an, ob dieses wahr oder falsch ist. Die Rechenoperationen agieren auf der Menge der ganzen Zahlen ohne Ganzzahlüberläufe.

1.  $\{ false \} \quad j = i + 1; \quad \{ i > 7 \}$

✓ wahr, jedes Tripel mit Vorbedingung *false* ist gültig  
(keine Startzustände müssen geprüft werden)

2.  $\{ x < y \} \quad x = x + y; \quad \{ x \geq y \}$

3.  $\{ j = 0 \} \quad j = i * i; \quad \{ j \geq i \}$

# Hoare-Triple

Begründen Sie für jedes Hoare-Tripel an, ob dieses wahr oder falsch ist. Die Rechenoperationen agieren auf der Menge der ganzen Zahlen ohne Ganzzahlüberläufe.

1.  $\{ false \} \quad j = i + 1; \quad \{ i > 7 \}$

✓ wahr, jedes Tripel mit Vorbedingung *false* ist gültig  
(keine Startzustände müssen geprüft werden)

2.  $\{ x < y \} \quad x = x + y; \quad \{ x \geq y \}$

✗ falsch Rückwärtsrechnen:  $(x \geq y)[x \mapsto x + y] = x + y \geq y \equiv x \geq 0$   
Es gilt nicht:  $x < y \implies x \geq 0$

3.  $\{ j = 0 \} \quad j = i * i; \quad \{ j \geq i \}$

# Hoare-Triple

Begründen Sie für jedes Hoare-Tripel an, ob dieses wahr oder falsch ist. Die Rechenoperationen agieren auf der Menge der ganzen Zahlen ohne Ganzzahlüberläufe.

1.  $\{ false \} \quad j = i + 1; \quad \{ i > 7 \}$

✓ wahr, jedes Tripel mit Vorbedingung *false* ist gültig  
(keine Startzustände müssen geprüft werden)

2.  $\{ x < y \} \quad x = x + y; \quad \{ x \geq y \}$

✗ falsch Rückwärtsrechnen:  $(x \geq y)[x \mapsto x + y] = x + y \geq y \equiv x \geq 0$   
Es gilt nicht:  $x < y \implies x \geq 0$

3.  $\{ j = 0 \} \quad j = i * i; \quad \{ j \geq i \}$

✓ wahr, Vorbedingung irrelevant, aber  $i^2 \geq i$  für alle  $i \in \mathbb{Z}$ .

# Hoare-Triple

Begründen Sie für jedes Hoare-Tripel an, ob dieses wahr oder falsch ist. Die Rechenoperationen agieren auf der Menge der ganzen Zahlen ohne Ganzzahlüberläufe.

4.  $\{ i < n \}$    while  $i < n$  do  $i = i + 1$ ; end    $\{ i = n \}$

5.  $\{ a = 2 \cdot b \}$    if  $a < b$  then  $m = -b$ ; else  $m = a$ ; end    $\{ m \geq 0 \}$

6.  $\{ a = d \}$     $b = a + c$ ;    $a = b - c$ ;    $\{ a = d \}$

# Hoare-Triple

Begründen Sie für jedes Hoare-Tripel an, ob dieses wahr oder falsch ist. Die Rechenoperationen agieren auf der Menge der ganzen Zahlen ohne Ganzzahlüberläufe.

4.  $\{ i < n \}$  while  $i < n$  do  $i = i + 1$ ; end  $\{ i = n \}$

✓ wahr, Beispiel aus der Vorlesung (mit Invariante  $i \leq n$ )

5.  $\{ a = 2 \cdot b \}$  if  $a < b$  then  $m = -b$ ; else  $m = a$ ; end  $\{ m \geq 0 \}$

6.  $\{ a = d \}$   $b = a + c$ ;  $a = b - c$ ;  $\{ a = d \}$

# Hoare-Triple

Begründen Sie für jedes Hoare-Tripel an, ob dieses wahr oder falsch ist. Die Rechenoperationen agieren auf der Menge der ganzen Zahlen ohne Ganzzahlüberläufe.

4.  $\{ i < n \}$  while  $i < n$  do  $i = i + 1$ ; end  $\{ i = n \}$

✓ wahr, Beispiel aus der Vorlesung (mit Invariante  $i \leq n$ )

5.  $\{ a = 2 \cdot b \}$  if  $a < b$  then  $m = -b$ ; else  $m = a$ ; end  $\{ m \geq 0 \}$

✓ if-Fall:  $\{ a = 2 \cdot b \wedge a < b \} \quad \{ -b \geq 0 \} \quad m = -b \quad \{ m \geq 0 \}$

✓ then-Fall:  $\{ a = 2 \cdot b \wedge a \geq b \} \quad \{ a \geq 0 \} \quad m = a \quad \{ m \geq 0 \}$

Nebenrechnungen! z.B. für if-Fall:  $a = 2 \cdot b \wedge a < b \implies -b \geq 0$

6.  $\{ a = d \} \quad b = a + c; \quad a = b - c; \quad \{ a = d \}$

# Hoare-Triple

Begründen Sie für jedes Hoare-Tripel an, ob dieses wahr oder falsch ist. Die Rechenoperationen agieren auf der Menge der ganzen Zahlen ohne Ganzzahlüberläufe.

4.  $\{ i < n \}$  while  $i < n$  do  $i = i + 1$ ; end  $\{ i = n \}$

✓ wahr, Beispiel aus der Vorlesung (mit Invariante  $i \leq n$ )

5.  $\{ a = 2 \cdot b \}$  if  $a < b$  then  $m = -b$ ; else  $m = a$ ; end  $\{ m \geq 0 \}$

✓ if-Fall:  $\{ a = 2 \cdot b \wedge a < b \}$   $\{ -b \geq 0 \}$   $m = -b$   $\{ m \geq 0 \}$

✓ then-Fall:  $\{ a = 2 \cdot b \wedge a \geq b \}$   $\{ a \geq 0 \}$   $m = a$   $\{ m \geq 0 \}$

Nebenrechnungen! z.B. für if-Fall:  $a = 2 \cdot b \wedge a < b \implies -b \geq 0$

6.  $\{ a = d \}$   $b = a + c$ ;  $a = b - c$ ;  $\{ a = d \}$

✓ wahr  $\{ (a + c) - c = d \}$   $b = a + c$ ;  $\{ b - c = d \}$   $a = b - c$ ;  $\{ a = d \}$