Aufgabe 3: "Formale Verifikation"

Sei $\operatorname{wp}(A,Q)$ die schwächste Vorbedingung (weakest precondition) eines Programmfragments A bei gegebener Nachbedingung Q so, dass A alle Eingaben, die $\operatorname{wp}(A,Q)$ erfüllen, auf gültige Ausgaben abbildet, die Q erfüllen.

Bestimmen Sie schrittweise und formal (mittels Floyd-Hoare-Kalkül) jeweils $\operatorname{wp}(A,Q)$ für folgende Code-Fragmente A und Nachbedingungen Q und vereinfachen Sie dabei den jeweils ermittelten Ausdruck so weit wie möglich.

Die Variablen x, y und z in folgenden Pseudo-Codes seien ganzzahlig (vom Typ int). Zur Vereinfachung nehmen Sie bitte im Folgenden an, dass die verwendeten Datentypen unbeschränkt sind und daher keine Überläufe auftreten können.

(a) Sequenz:

```
\begin{array}{lll}
1 & x = -2 * (x + 2 * y); \\
2 & y += 2 * x + y + z; \\
3 & z -= x - y - z;
\end{array}

Q :\equiv x = y + z
```

(b) Verzweigung:

```
1  if (x < y) {
2    x = y + z;
3  } else if (y > 0) {
4    z = y - 1;
5  } else {
6    x -= y -= z;
7  }
```

$$Q :\equiv x > z$$

(c) Mehrfachauswahl:

```
switch (z) {
case "x":
    y = "x";
case "y":
    y = --z;
break;
default:
    y = 0x39 + "?";
}
```

$$Q :\equiv 'x' = y$$

Hinweis zu den ASCII-Codes

```
- 'x' = 120_{(10)}

- 'y' = 121_{(10)}

- 0x39 = 57_{(10)}

- '?' = 63_{(10)}
```

Mehrfachauswahl in Bedingte Anweisungen umschreiben. Dabei beachten, dass bei fehlendem break die Anweisungen im folgenden Fall bzw. ggf. in den folgenden Fällen ausgeführt werden:

```
if (z == "x") {
    y = "x";
    y = z - 1;
} else if (z == "y") {
    y = z - 1;
} else {
    y = 0x39 + "?";
}
```

Da kein break im Fall z = "x". --z bedeutet, dass die Variable erst um eins verringert und dann zugewiesen wird.

```
if (z == 120) {
    y = 120;
    y = 120 - 1;
} else if (z == 121) {
    y = 121 - 1;
} else {
    y = 57 + 63;
}
```

Vereinfachung / Zusammenfassung:

```
if (z == 120) {
    y = 120;
    y = 119;
} else if (z == 121) {
    y = 120;
} else {
    y = 120;
}
```