Staatsexamen 66116 / 2017 / Frühjahr

Thema 2 / Teilaufgabe 2 / Aufgabe 1

(Methode "binToInt()" und

Kontrollflussgraph)

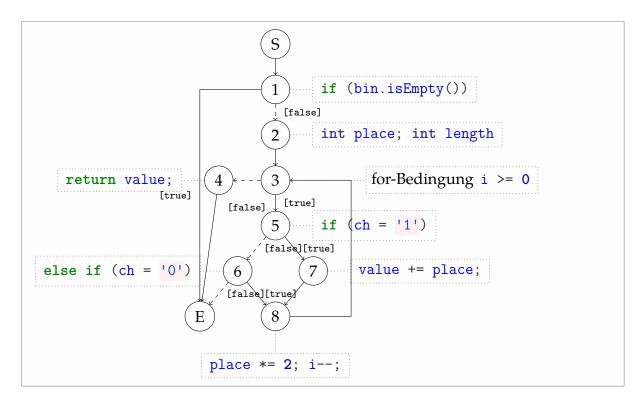
Stichwörter: Kontrollflussgraph, Zyklomatische Komplexität nach Mc-Cabe, Datenfluss-annotierter Kontrollflussgraph

Gegeben Sei folgende Methode und ihr Kontrollflussgraph:

```
int binToInt(String bin) {
        if (bin.isEmpty())
5
          return -1;
6
        int place = 1, value = 0;
        int length = bin.length() -
8
                                                               [false]
        for (int i = length; i >= 0;
9
            --i) {
          char ch = bin.charAt(i);
10
          if (ch == '1') {
11
                                                             3
             value += place;
12
          } else if (ch == '0') {
                                          [true]
13
                                                               [true]
                                                      [false]
             // do nothing
14
                                                             5
          } else {
15
            return -1;
                                                            [false][true]
          }
17
                                                      6
          place *= 2;
18
        }
19
                                                      [false][true]
20
        return value;
                                                             8
21
```

Code-Beispiel auf Github ansehen: src/main/java/org/bschlangaul/aufgaben/sosy/ab_7/Aufgabe5.java

(a) Geben Sie je einen Repräsentanten aller Pfadklassen im Kontrollflussgraphen an, die zum Erzielen einer vollständigen



(i) Verzweigungsüberdeckung

```
p1 (Pfad 1) S1E
p2 S1234E
p3 S1235783568356E
```

(ii) Schleife-Inneres-Überdeckung

```
Äußere Pfade (äußere Pfade): (ohne Ausführung der Wiederholung)

p1 S1E

p2 S1234E

Grenzpfade (boundary test) (alle Pfade, die die Wiederholung betreten, aber nicht wiederholen; innerhalb des Schleifenrumpfes alle Pfade!)

p4 S12356E

Innere Pfade (interior test) (alle Pfade mit einer Wiederholung des Schleifenrumpfes; innerhalb des Schleifenrumpfes wieder alle Pfade!)

p5 S123578357834E

p6 S123578356834E

p7 S123568357834E

p8 S123568357834E

p9 S1235783578356E

p10 = p3 S1235783568356E
```

p12 S1235683578356E

mit minimaler Testfallanzahl genügen würden.

(b) Welche der vorangehend ermittelten Pfade sind mittels Testfälle tatsächlich überdeckbar ("feasible")? Falls der Pfad ausführbar ist, geben Sie bitte den Testfall an, andernfalls begründen Sie kurz, weshalb der Pfad nicht überdeckbar ist.

```
Erweitere Methode, die die Knotennamen ausgibt:
      public static final String RESET = "\u001B[0m";
23
     public static final String ROT = "\u001B[31m";
24
     public static final String GRÜN = "\u001B[32m";
25
26
      static int binToIntLog(String bin) {
27
        System.out.println("\nInput: " + bin);
28
        System.out.print("S");
29
        System.out.print(1);
30
        if (bin.isEmpty()) {
31
          System.out.print("E");
32
33
          System.out.println("\nOutput: " + -1);
          return -1;
34
        }
35
        System.out.print(2);
36
        int place = 1, value = 0;
37
38
        int length = bin.length() - 1;
        System.out.print(3);
39
        for (int i = length; i \ge 0; --i) {
40
          char ch = bin.charAt(i);
41
          System.out.print(5);
42
          if (ch == '1') {
43
            System.out.print(ROT + 7 + RESET);
44
            value += place;
45
          } else {
46
            System.out.print(GRÜN + 6 + RESET);
47
            if (ch == '0') {
              // do nothing
49
            } else {
50
              System.out.print("E");
51
              System.out.println("\nOutput: " + -1);
52
              return -1;
53
            }
54
          }
55
          System.out.print(8);
          place *= 2;
57
          System.out.print(3);
58
        7
59
        System.out.print(4);
        System.out.print("E");
61
        System.out.println("\nOutput: " + value);
62
63
        return value;
64
65
     public static void main(String[] args) {
66
```

```
binToIntLog(""); // p1
67
        binToIntLog("??"); // p2 not feasible
68
        binToIntLog("x01"); // p3
69
        binToIntLog("x"); // p4
71
        binToIntLog("11"); // p5
72
        binToIntLog("01"); // p6
73
74
        binToIntLog("00"); // p7
        binToIntLog("10"); // p8
75
76
        binToIntLog("x11"); // p9
77
        binToIntLog("x01"); // p10
78
        binToIntLog("x00"); // p11
79
        binToIntLog("x10"); // p12
80
81
   }
82
```

 $Code-Beispiel\ auf\ Github\ ansehen: \verb|src/main/java/org/bschlangaul/aufgaben/sosy/ab_7/Aufgabe5.java| leads to be a simple of the control of the control$

Alle mit Ausnahme von p2.

p2 ist nicht überdeckbar. Passiert ein Wert der Variable bin die erste if-Verzweigung, dann hat der Wert eine Länge größer 0 und betritt deshalb die Wiederholung mit fester Anzahl.

```
p1
        S 1 E
                              binToInt("");
p2
        S1234E
                              not feasible
р3
        S1235783568356E
                              binToInt("x01");
        S12356E
p4
                              binToInt("x");
        S123578357834E
p5
                              binToInt("11");
        S123578356834E
                              binToInt("01");
p6
p7
        S123568356834E
                              binToInt("00");
        S123568357834E
                              binToInt("10");
p8
p9
        S1235783578356E
                              binToInt("x11");
p10 = p3 S1235783568356E
                              binToInt("x01");
        S1235683568356E
p11
                              binToInt("x00");
        S1235683578356E
p12
                              binToInt("x10");
```

(c) Bestimmen Sie anhand des Kontrollflussgraphen die maximale Anzahl linear unabhängiger Programmpfade, also die zyklomatische Komplexität nach Mc-Cabe.

```
Binärverzweigungen 4
Knoten 10
Kanten 13
Anhand der Binärverzweigungen:
```

$$M = b + p$$
$$= 4 + 1$$
$$= 5$$

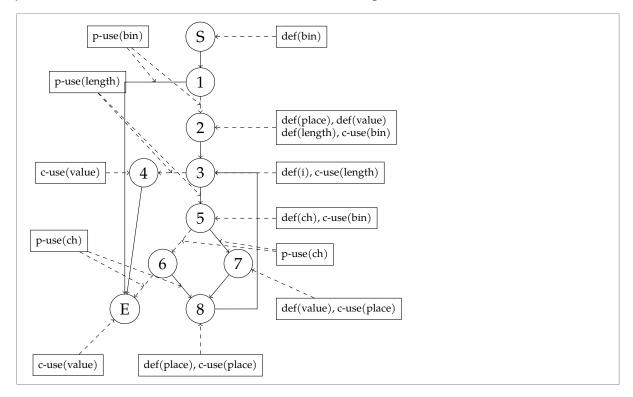
oder durch Anzahl Kanten e und Knoten n

$$M = e - n + 2p$$
$$= 13 - 10 + 2 \cdot 1$$
$$= 5$$

(d) Kann für dieses Modul eine 100%-ige Pfadüberdeckung erzielt werden? Begründen Sie kurz Ihre Antwort.

Nein, da **p2** nicht überdeckbar ist.

(e) Geben Sie zu jedem Knoten die jeweilige Datenfluss-Annotation (defs bzw. uses) für jede betroffene Variable in der zeitlichen Reihenfolge ihres AuftreteS zur Laufzeit an.





Die Bschlangaul-Sammlung Hermine Bschlangaul and Friends

Eine freie Aufgabensammlung mit Lösungen von Studierenden für Studierende zur Vorbereitung auf die 1. Staatsexamensprüfungen des Lehramts Informatik in Bayern.



Diese Materialsammlung unterliegt den Bestimmungen der Creative Commons Namensnennung-Nicht kommerziell-Share Alike 4.0 International-Lizenz.

Hilf mit! Die Hermine schafft das nicht alleine! Das ist ein Community-Projekt. Verbesserungsvorschläge, Fehlerkorrekturen, weitere Lösungen sind herzlich willkommen - egal wie - per Pull-Request oder per E-Mail an hermine.bschlangaul@gmx.net.Der TgX-Quelltext dieses Dokuments kann unter folgender URL aufgerufen werden: https://github.com/hbschlang/lehramt-informatik/blob/main/Staatsexamen/66116/2017/03/Thema-2/Teilaufgabe-1.tex