## Quiz 2- Lösungen

1. Wir betrachten die Wörter  $w_n = 1^{n^3} (01)^n \in \{0,1\}^*$  für alle  $n \in \mathbb{N}$ . Gib jeweils die beste obere Schranke für die Kolmogorov-Komplexität an, welche folgende Programme für die Wörter  $w_n$  liefern (in Abhängigkeit von n).

```
(a) begin
                                    (b) begin
      \mathbf{x} := n;
                                          \mathbf{x} := n;
      x := x*x*x;
                                          v := x*x*x;
      for i := 1 to x do
                                          for i := 1 to y do
         write(1);
                                             \mathbf{write}(1);
      for i := 1 to n do
                                          for i := 1 to x do
         write (01);
                                             \mathbf{write}(01);
   end;
                                        end;
(c) begin
                                    (d) begin
      \mathbf{x} := n;
                                          x := n;
      for i := 1 to x do
                                          for i := 1 to n do
         for j := 1 to x do
                                             for j := 1 to n do
           for k:=1 to x do
                                                for k=1 to n do
              write (01);
                                                  write(1);
      for i:=1 to x do
                                           for i := 1 to n do
         write (101);
                                             write (01);
   end;
                                        end;
```

## Lösung:

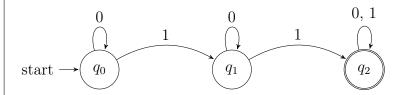
Die oberen Schranken für die Kolmogorov-Komplexität von  $w_n$  ergeben sich aus den Längen der jeweiligen Programmen im Maschinencode. Der einzige Teil, dessen Darstellungslänge variabel ist, ist die Angabe des Parameters n. Dieser benötigt eine Länge von  $\lceil \log_2(n+1) \rceil$ . Somit

- (a)  $K(w_n) \le 2\lceil \log(n+1) \rceil + c_A$
- (b)  $K(w_n) \leq \lceil \log(n+1) \rceil + c_B$
- (c) Dieses Programm liefert keine obere Schranke für  $w_n$ , da es nicht  $w_n$  generiert!
- (d)  $K(w_n) \le 5\lceil \log(n+1)\rceil + c_D$
- 2. Sei  $M = (Q, \Sigma, \delta, q_0, F)$  mit
  - $Q = \{q_0, q_1, q_2\}$
  - $\Sigma = \{0, 1\}$
  - $\bullet \ F = \{q_2\}$

- $\delta(q_0, 0) = q_0,$   $\delta(q_0, 1) = q_1$   $\delta(q_1, 0) = q_1,$   $\delta(q_1, 1) = q_2$ 
  - $\delta(q_2, 0) = q_2, \quad \delta(q_2, 1) = q_2$

(a) Stelle M graphisch dar

## Lösung:



(b) Welche Aussagen sind korrekt?

$$\bigcirc$$
 0100  $\in L(M)$ 

$$\sqrt{\hat{\delta}(q_0, 011011)} \in F$$

$$\surd\ L(M) = \{w \in \Sigma^* \mid \hat{\delta}(q_0, w) \in F\}$$

$$\sqrt{\hat{\delta}(q_0, 011011)} = \hat{\delta}(q_1, 00001)$$

$$\hat{\delta}(q_0, 011011) = \hat{\delta}(q_0, 010000)$$

(c) Bestimme L(M).

## Lösung:

$$L(M) = \{ w \in \{0, 1\}^* \mid |w|_1 \ge 2 \}$$