

# Theoretische Informatik - Übungsblatt 2

Alexandre Roque (14-938-278)

Simon Janin (12-814-760)

October 6, 2016

## Aufgabe 6

Wir definieren  $A_n, \forall n \in \mathbb{N}$  als die Menge von allen natürlichen in dem Intervall:

$$[2^n, 2^{n+1} - 1], \text{ bzw. } A_n = \{x_n \mid 2^n \leq x_n \leq 2^{n+1} - 1, x_n \in \mathbb{N}\}$$

Wir wissen von der Aussage, dass die untere Schranke von jeder Menge  $A_n$ :

$$2^n \text{ ist.}$$

Jetzt möchten wir alle natürlichen Zahlen von diesen Mengen  $A_n$  als binäre Kodierung repräsentieren.

Erzeugen wir dann folgende Menge  $B_n$ :

$$B_n = \{y_n \mid y_n = \text{Bin}(x_n) \text{ wobei } x_n \in A_n\}$$

Dann alle wörter von  $y_n \in B_n$  haben eine Länge von  $n + 1$ :

$$|y_n| = n + 1, \forall y_n \in B_n$$

Somit haben wir eine Kolmogorov-Komplexität von:

$$|y_n| + c \geq K(y_n)$$

Wir wissen, dass  $K(x_n) = K(\text{Bin}(x_n)) \geq n - i$ . Dann es ergibt die folgende Gleichung was die Aussage für beliebige Konstanten  $c$  und  $c'$  beweist:

$$|y_n| + c = (n + 1) + c = n + c' \geq K(y_n) = K(\text{Bin}(x_n)) = K(x_n) \geq n - i, \\ \forall y_n \in B_n, x_n \in A_n, \forall i \in \mathbb{N} \text{ und } i < n$$

Insgesamt gilt es:

$$n + c' \geq K(x_n) \geq n - i, \\ \forall x_n \in A_n, \forall i \in \mathbb{N} \text{ und } i < n$$