

5 Verbundkomplexität und bedingte Komplexität

Definition 5.1 Es sei $\phi : X^* \times \{0, 1\} \rightarrow X^*$ eine partiell-rekursive Funktion.

K_ϕ heißt *Verbundkomplexität* $:\Leftrightarrow$

$$K_\phi : X^* \times X^* \rightarrow \mathbb{N}, \text{ wobei}$$

$$K_\phi(w, v) := \inf\{|\pi| : \pi \in X^* \wedge \phi(\pi, 0) = w \wedge \phi(\pi, 1) = v\}.$$

Satz 5.1 Es gibt eine optimale partiell-rekursive Funktion

$\mathfrak{U}^{(2)} : X^* \times \{0, 1\} \rightarrow X^*$ derart, dass $K_{\mathfrak{U}^{(2)}}(w, v) \leq K_\phi(w, v) + c_\phi$ für alle $w, v \in X^*$ gilt.

5.1 Bedingte Komplexität

Definition 5.2 Es sei $\phi : X^* \times X^* \rightarrow X^*$ eine partiell-rekursive Funktion.

K_ϕ heißt *bedingte Kolmogorov Komplexität* $:\Leftrightarrow$

$$K_\phi : X^* \times X^* \rightarrow \mathbb{N}, \text{ wobei}$$

$$K_\phi(w/v) := \inf\{|\pi| : \pi \in X^* \wedge \phi(\pi, v) = w\}.$$

Spezialfall: $K_\phi(w) := K_\phi(w/e)$.

Satz 5.5 Es gibt eine optimale partiell-rekursive Funktion

$\mathfrak{U}^b : X^* \times X^* \rightarrow X^*$ derart, dass $K_{\mathfrak{U}^b}(w/v) \leq K_\phi(w/v) + c_\phi$ für alle $w, v \in X^*$ gilt.

Es sei wieder $\mathbf{K} := K_{\mathfrak{U}^{(2)}}$.

Folgerung 5.2 Es gelten

1. $\mathbf{K}(w) \leq \mathbf{K}(w, v) + \mathcal{O}(1)$ und $\mathbf{K}(v) \leq \mathbf{K}(w, v) + \mathcal{O}(1)$,
2. $|\mathbf{K}(w, v) - \mathbf{K}(v, w)| = \mathcal{O}(1)$
3. Ist $\psi : X^* \rightarrow X^*$ partiell-rekursiv, so ist $\mathbf{K}(w, \psi(w)) \leq \mathbf{K}(w) + \mathcal{O}(1)$ für $v \in \text{dom}(\psi)$.

Lemma 5.3

$$\mathbf{K}(w, v) \leq \mathbf{K}(w) + \mathbf{K}(v) + 2 \cdot \min\{\log_r \mathbf{K}(w), \log_r \mathbf{K}(v)\} + \mathcal{O}(1)$$

Satz 5.4 Es sei $c \in \mathbb{N}$. Dann gibt es unendlich viele Paare w, v derart, dass $\mathbf{K}(w, v) > \mathbf{K}(w) + \mathbf{K}(v) + c$.

Eigenschaften der Bedingten Komplexität

Es sei wieder $\mathbf{K} := K_{\mathfrak{U}^b}$.

Folgerung 5.6 1. $\mathbf{K}(w/v) \leq |w| + \mathcal{O}(1)$

2. Ist $\psi : X^* \times X^* \rightarrow X^*$ partiell-rekursiv, so gilt

$$\mathbf{K}(\psi(w, v)/v) \leq \mathbf{K}(w/v) + \mathcal{O}(1) \text{ für alle Paare } (w, v) \in \text{dom}(\psi).$$

3. Es gibt ein $c > 0$ derart, dass für $v \in X^*$ die Beziehung

$$c \cdot r^n \leq |\{w : \mathbf{K}(w, v) \leq n\}| < \frac{r^{n+1}}{r-1} \text{ gilt.}$$

$$4. \frac{|\{w : |w| = n \wedge \mathbf{K}(w, v) \leq n - c\}|}{r^n} < \frac{r}{r-1} \cdot r^{-c} \text{ für } v \in X^*.$$

5. Es sei $V \subseteq X^* \times X^* \times \mathbb{N}$ rekursiv aufzählbar und genüge der Bedingung $\forall n \forall v (n \in \mathbb{N} \wedge v \in X^* \rightarrow |\{w : (w, v, n) \in V\}| \leq r^n)$.

Dann gilt $\mathbf{K}(w/v) \leq m + c$ falls $(w, v, m) \in V$.

Satz 5.7 ([IV Thm. 2.6/2.7, Ca Thm. 5.1])

1. Für kein $v \in X^*$ stimmt die Funktion $\mathbf{K}(\cdot/v) : X^* \rightarrow \mathbb{N}$ mit einer partiell-rekursiven Funktion $\psi : X^* \rightarrow \mathbb{N}$ mit unendlichem Definitionsbereich $\text{dom}(\psi)$ auf $\text{dom}(\psi)$ überein.
2. Es gibt eine rekursive Funktion $h : \mathbb{N} \times X^* \times X^* \rightarrow \mathbb{N}$, die im ersten Argument monoton nicht wachsend ist, derart, daß

$$\lim_{t \rightarrow \infty} h(t, w, v) = \mathbf{K}(w/v).$$

5.2 Beziehungen zwischen Verbund- und bedingter Komplexität

Lemma 5.8 *Es gelten die folgenden Ungleichungen*

$$\mathbf{K}(w, v) \leq \mathbf{K}(v) + \mathbf{K}(w/v) + 2 \cdot \log_r \mathbf{K}(v) + \mathcal{O}(1),$$

$$\mathbf{K}(w, v) \leq \mathbf{K}(v) + \mathbf{K}(w/v) + 2 \cdot \log_r \mathbf{K}(w/v) + \mathcal{O}(1),$$

und für unendlich viele Paare $w, v \in X^*$ gilt die Ungleichung

$$\mathbf{K}(w, v) > \mathbf{K}(v) + \mathbf{K}(w/v) + \mathcal{O}(1).$$

Satz 5.9 *Es sei $\varepsilon > 0$. Dann gilt*

$$\mathbf{K}(v) + \mathbf{K}(w/v) \leq \mathbf{K}(w, v) + (3 + \varepsilon) \cdot \log_r \mathbf{K}(w, v) + \mathcal{O}(1)$$

für $w, v \in X^*$.