

EINE KOMBINATORISCHE UNGLEICHUNG

MICHAEL DRMOTA (WIEN)

ABSTRACT. Using the notion of s -discrepancy $D_s(u)$ of a word u over a finite alphabet $A = \{a_1, \dots, a_\alpha\}$ (see [1,2]) the s -discrepancy of $u = (a_1 \cdots a_\alpha)^n$ is explicitly calculated.

Sei $A = \{a_1, \dots, a_\alpha\}$, $\alpha \geq 2$, ein endliches Alphabet und bezeichne A^* die Menge aller endlichen Worte über A . Ein Wort $v = v_1 \cdots v_n$ ($v_i \in A$) heißt Teilwort des Wortes $u = u_1 \cdots u_m$ ($u_i \in A$), falls für jedes k ($1 \leq k \leq n$) ein j_k ($j_1 < \cdots < j_n$) mit $v_k = u_{j_k}$ existiert. Weiters bezeichne $(u; v)$ die Anzahl, wie oft v als Teilwort in u vorkommt und $|v|$ die Länge des Wortes v . Damit kann die s -Diskrepanz eines Wortes $u \in A^*$ definiert werden:

$$D_s(u) = \max_{|v|=s} \left| (u; v) \binom{|u|}{s}^{-1} - \alpha^{-s} \right| \quad (1 \leq s \leq |u|).$$

Es soll nun die s -Diskrepanz eines Wortes $u = (a_1 \cdots a_\alpha)^n$ explizit berechnet werden. Der Spezialfall $\alpha = 2$ wurde bereits in [1] behandelt. In [2] wird gezeigt, daß

$$((a_1 \cdots a_\alpha)^n; v) = \binom{n + d(v)}{s}$$

gilt, wobei $d(v)$ die Anzahl der geschlossenen Zweierblöcke der Form $a_i a_{i+k}$, $1 \leq i \leq \alpha$, $1 \leq k \leq \alpha - i$, im Wort v ist. Daraus folgt

$$\binom{n}{s} \leq ((a_1 \cdots a_\alpha)^n; v) \leq \binom{n + s - 1 - \lfloor \frac{s-1}{\alpha} \rfloor}{s},$$

wobei beide Extremfälle eintreten können. Kann man nun die Ungleichung

$$\binom{n + s - 1 - \lfloor \frac{s-1}{\alpha} \rfloor}{s} + \binom{n}{s} \geq 2 \binom{\alpha n}{s} \alpha^{-s} \quad (1)$$

zeigen, erhält man für die s -Diskrepanz die explizite Formel:

SATZ.

$$D_s((a_1 \cdots a_\alpha)^n) = \binom{n + s - 1 - \lfloor \frac{s-1}{\alpha} \rfloor}{s} \binom{\alpha n}{s}^{-1} - \alpha^{-s}. \quad (2)$$

Typeset by $\mathcal{A}\mathcal{M}\mathcal{S}$ - $\mathcal{T}\mathcal{E}\mathcal{X}$

Zum Beweis von (1) betrachte man zunächst den Fall $n \geq s$. Schreibt man $s - 1$ in der Form $s - 1 = \alpha g + k$, $0 \leq k \leq \alpha - 1$, dann ist (1) äquivalent zu

$$\begin{aligned} & (n + \alpha g + k - g) \cdots (n + 1) + (n - g - 1) \cdots (n - \alpha g - k) \\ & \geq 2 \left(n - \frac{1}{\alpha} \right) \cdots \left(n - 1 + \frac{1}{\alpha} \right) \left(n - 1 - \frac{1}{\alpha} \right) \cdots \left(n - g - \frac{k}{\alpha} \right), \end{aligned} \quad (3)$$

wenn die gemeinsamen Faktoren gekürzt werden. Mit dem für $x \geq 0$ konvexen Polynom

$$f(x) = \prod_{j=1}^{(\alpha-1)g+k} \left(n - g - j + x \left(j + \frac{g}{2} \right) \right)$$

folgt aus der Jensenschen Ungleichung $f(0) + f(2) \geq 2f(1)$, das heißt

$$(n + \alpha g + k - g) \cdots (n + 1) + (n - g - 1) \cdots (n - \alpha g - k) \geq 2 \left(n - \frac{g}{2} \right)^{(\alpha-1)g+k}. \quad (4)$$

(3) folgt dann aus (4), aus

$$((\alpha - 1)g + k) \left(n - \frac{g}{2} \right) \geq (\alpha - 1)g \left(n - \frac{g}{2} \right) + k \left(n - g - \frac{k + 1}{2\alpha} \right)$$

und aus der Ungleichung zwischem dem arithmetischen und geometrischen Mittel.

Für den Fall $n < s$ gilt (1) ebenfalls. Dies kann man mit der Ungleichung

$$\prod_{i=1}^j (1 + x_i) \geq 1 + \sum_{i=1}^j x_i \quad (x_i \geq 0)$$

und unmittelbarer Überprüfung des Falles $s = 3$ sofort nachweisen.

LITERATUR

- [1] P. Kirschenhofer und R. F. Tichy, *Gleichverteilung und Formale Sprachen*, SB Österr. Akad. Wiss., Math.-naturw. Kl. II **189** (1980), 291–319.
- [2] P. Kirschenhofer und R. F. Tichy, *Gleichverteilte Folgen auf Diskreten Räumen*, in: Séminaire Lotharingien de Combinatoire, 14^{ème} Session (V. Strehl ed.), Publication de l'I.R.M.A. Strasbourg (1986), 89–108.