

## Werk

**Label:** Article

**Jahr:** 1972

**PURL:** [https://resolver.sub.uni-goettingen.de/purl?31311157X\\_0097|log62](https://resolver.sub.uni-goettingen.de/purl?31311157X_0097|log62)

## Kontakt/Contact

[Digizeitschriften e.V.](#)  
SUB Göttingen  
Platz der Göttinger Sieben 1  
37073 Göttingen

✉ [info@digizeitschriften.de](mailto:info@digizeitschriften.de)

# ČASOPIS PRO PĚSTOVÁNÍ MATEMATIKY

Vydává Matematický ústav ČSAV, Praha

SVAZEK 97 \* PRAHA 9. 8. 1972 \* ČÍSLO 3

## EINE BENUTZUNG DER ZAHLENZERLEGUNG ZUR BESTIMMUNG DER ANZAHL UNISOMORPHER ZYKLEN IN $\xi$ -TURNIEREN

MICHAL BUČKO, Košice

(Eingegangen am 7. October 1970)

### 1.

In der ganzen Arbeit verstehen wir unter einer Zahl eine natürliche Zahl.

Bezeichnen wir  $p_n(2n + 1, k)$  die Anzahl der Zerlegung der Zahl  $2n + 1$  in  $k$  Zahlen, aus denen keine grösser als die Zahl  $n$  ist.

Weiter leiten wir die Formeln für die Anzahl der Zerlegungen  $p_n(2n + 1, k)$  ab, wenn  $k = 3, 4$  ist.

**Satz 1.** *Es sei  $p_n(2n + 1, 3)$  die Anzahl der Zerlegungen der Zahl  $2n + 1$  in 3 Zahlen, die nicht grösser als die Zahl  $n$  sind. Dann gilt*

$$(1) \quad p_n(2n + 1, 3) = \sum_{k=0}^{\lfloor (n-1)/3 \rfloor} \left[ \frac{n + 1 - 3k}{2} \right].$$

**Beweis.** Gestalten wir folgenderweise das Schema 1, in dem die Summe jeder Spalte  $2n + 1$  ist:

$n$	$n$	$\dots$	$n$	$n - 1$	$n - 1$	$\dots$	$n - 1$	$\dots$	$\dots$	$h$
$n$	$n - 1$	$\dots$	$r_1$	$n - 1$	$n - 2$	$\dots$	$r_2$	$\dots$	$\dots$	$r_p$
$1$	$2$	$\dots$	$s_1$	$3$	$4$	$\dots$	$s_2$	$\dots$	$\dots$	$s_p$

Schema 1

Dabei legen wir  $n \geq r_1 \geq s_1$ ,  $n - 1 \geq r_2 \geq s_2$ ,  $h \geq r_p \geq s_p$ ,  $r_1 + s_1 = n + 1$ ,  $r_2 + s_2 = n + 2, \dots$  und

$$r_p + s_p = \begin{cases} \frac{2}{3}(2n + 1), & \text{wenn } 2n + 1 \equiv 0 \pmod{3} \text{ ist,} \\ 2 \left[ \frac{2n + 1}{3} \right], & \text{wenn } 2n + 1 \equiv 1 \pmod{3} \text{ ist,} \\ 2 \left[ \frac{2n + 1}{3} \right] + 1, & \text{wenn } 2n + 1 \equiv 2 \pmod{3} \text{ ist,} \end{cases}$$

$$h = \begin{cases} \frac{2n + 1}{3}, & \text{wenn } 2n + 1 \equiv 0 \pmod{3} \text{ ist,} \\ \left[ \frac{2n + 1}{3} \right] + 1, & \text{wenn } 2n + 1 \equiv 1 \pmod{3} \text{ ist} \end{cases}$$

legen.

Die Anzahl der Spalten im Schema 1 ist der Zahl  $p_n(2n + 1, 3)$  gleich. Wir überzeugen uns leicht aus dem Schema 1, dass für eine beliebige Zahl  $n$

$$p_n(2n + 1, 3) = \left[ \frac{n + 1}{2} \right] + \left[ \frac{n - 2}{2} \right] + \left[ \frac{n - 5}{2} \right] + \dots + \left[ \frac{n + 1 - 3 \left[ \frac{n - 1}{3} \right]}{2} \right]$$

gilt.

Damit ist der Beweis des Satzes 1 beendet.

Es ist ersichtlich, dass  $[a_1] + \dots + [a_k] \leq a_1 + \dots + a_k$  für beliebige Zahlen  $a_1, \dots, a_k$  gilt. Darum ist:

$$p_n(2n + 1, 3) \leq \frac{n + 1}{2} + \frac{n + 1 - 3 \cdot 1}{2} + \frac{n + 1 - 3 \cdot 2}{2} + \frac{n + 1 - 3 \cdot 3}{2} + \dots +$$

$$+ \frac{n + 1 - 3 \cdot \left( \frac{n - 1}{3} \right)}{2} = \frac{1}{2} \left\{ (n + 1) \left( \frac{n - 1}{3} + 1 \right) - 3 \left( 1 + 2 + \dots + \frac{n - 1}{3} \right) \right\} =$$

$$= \frac{1}{6} \binom{n + 3}{2}.$$

Wenn wir weiter überlegen, dass  $m - 1 \leq [m]$  für jede Zahl  $m$  gilt und dass in der Zahlenfolge  $n + 1, n - 2, n - 5, \dots$  gerade und ungerade Zahlen sich gegenseitig abwechseln, dann bekommen wir die untere Grenze für  $p_n(2n + 1, 3)$ , wenn

wir von  $\frac{1}{6} \binom{n+3}{2}$  die Zahl  $\frac{1}{2} \binom{n-1}{3} + 1$  subtrahieren. Es gilt also

$$(2) \quad \frac{1}{6} \binom{n+2}{2} \leq p_n(2n+1, 3) \leq \frac{1}{6} \binom{n+3}{2}.$$

**Satz 2.** Es sei  $p_n(2n+1, 4)$  die Anzahl der Zerlegungen der Zahl  $2n+1$  in 4 Zahlen, die nicht grösser als die Zahl  $n$  sind. Dann gilt

$$(3) \quad p_n(2n+1, 4) = \sum_{\substack{i=0 \\ 0 \leq 3i+j \leq n-2}} \sum_{j=0} \left[ \frac{n-3i-j}{2} \right].$$

**Beweis.** Gestalten wir das Schema 2, in dem die Summe der Elemente in jeder Spalte  $2n+1$  ist, folgenderweise:

$n$	$\dots$	$n$	$n-1$	$\dots$	$n-1$	$\dots$	$\dots$	$q$
$n-1$	$\dots$	$x_1$	$n-1$	$\dots$	$x_2$	$\dots$	$\dots$	$x_p$
$1$	$\dots$	$y_1$	$2$	$\dots$	$y_2$	$\dots$	$\dots$	$y_p$
$1$	$\dots$	$z_1$	$1$	$\dots$	$z_2$	$\dots$	$\dots$	$z_p$

Schema 2

Wir legen dabei  $n \geq x_1 \geq y_1 \geq z_1$ ,  $n-1 \geq x_2 \geq y_2 \geq z_2, \dots, q \geq x_p \geq y_p \geq z_p$ ,  $x_1 + y_1 + z_1 = n+1$ ,  $x_2 + y_2 + z_2 = n+2, \dots, q + x_p + y_p + z_p = 2n+1$ .

Wenn wir die Ergebnisse des Schemas 1 für die zweite, dritte und vierte Spalte des Schemas 2 benutzen, bekommen wir

$$p_n(2n+1, 4) = \left[ \frac{n}{2} \right] + \left[ \frac{n-3}{2} \right] + \dots + \left[ \frac{n-3 \cdot \left[ \frac{n-2}{3} \right]}{2} \right] +$$

$$+ \left[ \frac{n-1}{2} \right] + \left[ \frac{n-4}{2} \right] + \dots + \left[ \frac{n-1-3 \cdot \left[ \frac{n-3}{3} \right]}{2} \right] + \dots + \left[ \frac{d}{2} \right],$$

wobei  $d$  eine der Zahlen 2, 3, 4 ist. Damit ist der Satz 2 bewiesen.

Aus (2) und (3) folgt dass

$$\frac{1}{6} \binom{n+1}{2} + \frac{1}{6} \binom{n}{2} + \dots + \frac{1}{6} \binom{3}{2} \leq$$

$$\leq p_n(2n+1, 4) \leq \frac{1}{6} \binom{n+2}{2} + \frac{1}{6} \binom{n+1}{2} + \dots + \frac{1}{6} \binom{4}{2},$$

ist, woraus wir nach einer Berechnung

$$(4) \quad \frac{1}{6} \left\{ \binom{n+2}{3} - 1 \right\} \leq p_n(2n+1, 4) = \frac{1}{6} \left\{ \binom{n+3}{3} - 4 \right\},$$

bekommen.

In der Tabelle 1 werden die Zahlen  $p_n(2n+1, 3)$  und  $p_n(2n+1, 4)$  für  $n = 1, 2, \dots, 10$  angeführt.

Tab. 1

$n$	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
$p_n(2n+1, 3)$	1	1	2	3	4	5	7	8	10	12
$p_n(2n+1, 4)$	0	1	2	4	7	11	16	23	31	41

## 2.

A. KOTZIG behandelt in der Arbeit [1] die Zyklen in Turnieren und führt eine Definition spezieller Turniere an, woher wir die folgende Definition übernehmen:

**Definition 1.** Es sei  $G$  ein Turnier mit  $m$  Knotenpunkten. Wir nennen  $G$  genau dann ein  $\xi$ -Turnier, wenn wir dessen Knotenpunkten so numerieren können, dass für jedes Paar der Indexen  $i, j \in \{1, 2, \dots, m\}$ . Folgendes gilt: Wenn  $G$  die Kante  $\overrightarrow{v_i v_j}$  enthält, dann enthält  $G$  auch die Kante  $\overrightarrow{v_{i+1} v_{j+1}}$  (wobei wir  $v_{m+1} = v_1$  legen).

Es ist ersichtlich, dass jedes  $\xi$ -Turnier eine ungerade Anzahl von Knotenpunkten enthält.

Es sei  $G$  ein  $\xi$ -Turnier mit  $2n+1$  Knotenpunkten. Nehmen wir die Kante  $\overrightarrow{v_i v_j}$  des Graphes  $G$ . Benennen wir eine gleichzeitige Vergrößerung der beiden Indexe um eins, bei der wir aus der Kante  $\overrightarrow{v_i v_j}$  die Kante  $\overrightarrow{v_{i+1} v_{j+1}}$  bekommen die Umdrehung der Kante  $\overrightarrow{v_i v_j}$  (dabei ist  $v_{i+k(2n+1)} = v_i$  für  $k = 1, 2, \dots$ ). Wir bezeichnen die Kantenlänge  $\overrightarrow{v_i v_j}$  ( $v_j v_i$ ) des Graphes  $G$  mit  $d_{ij}$  und wir definieren:

$$(6) \quad d_{ij} = \min(|i-j|, 2n+1-|i-j|).$$

Bei so einer Definition der Kantenlänge gibt es nur Kanten der Länge  $1, 2, \dots, n$ , wobei es in  $G$  genau  $2n+1$  Kanten der Länge  $i$  ( $i = 1, 2, \dots, n$ ) gibt. Es ist ersichtlich, dass die Kantenlänge bei der Umdrehung (auch bei der vielfachen Umdrehung) sich nicht wechselt.

