

Asymptotische Untersuchungen über die Anzahl der Teiler von n

Professor C. L. SIEGEL zu seinem 70. Geburtstag gewidmet

P. ERDÖS

$d(n)$ sei die Anzahl der Teiler von n . Folgende asymptotische Formel ist wohlbekannt [1]:

$$(1) \quad \sum_{n=1}^x d(n) = x \log x + (2C - 1)x + O(x^\alpha), \quad \alpha = 15/46$$

(C ist die Eulersche Konstante).

(1) gilt wahrscheinlich für jedes $\alpha > 1/4$; diese alte Vermutung scheint aber sehr tief zu liegen. LINNIK und VINOGRADOFF [2] zeigten, daß für jedes $\alpha > 0$

$$(2) \quad \sum_{u=1}^{x^\alpha} d(x+u) < c_\alpha x^\alpha \log x$$

gilt. Es wäre sehr interessant, (2) zu verschärfen; wahrscheinlich gilt für jedes $\alpha > 0$

$$(3) \quad \sum_{u=1}^{x^\alpha} d(x+u) = (1 + o(1)) x^\alpha \log x.$$

Wenn die Aussage (3) wahr ist, liegt sie wohl sehr tief.

Es sei $f(x) > x^{(\log 2 + \varepsilon)/\log \log x}$. Vielleicht gilt

$$(4) \quad \sum_{u=1}^{f(x)} d(x+u) = (1 + o(1)) f(x) \log x.$$

(4) ist sicher falsch für $f(x) = x^{\log 2 / \log \log x}$ wegen der sehr großen Werte, welche $d(n)$ annimmt, wenn n durch viele kleine Primzahlen teilbar ist [3].

Wir können aber viel schärfere Resultate zeigen, wenn wir (4) nicht für alle, sondern nur für fast alle x fordern. TSUNGTAO CHIH¹ zeigte, daß, wenn $f(x)/(\log x)^6 \rightarrow 0$, für fast alle x (i. e. für alle x mit der möglichen Ausnahme von einer Folge der Dichte 0) gilt:

$$(5) \quad \sum_{u=1}^{f(x)} d(x+u) = f(x) \log x + (2C - 1)f(x) + o(f(x)).$$

In dieser Arbeit werden wir ein schwächeres Resultat als (5) erhalten, aber unser $f(x)$ wird nicht so rasch gegen unendlich streben müssen. In gewissem Sinne wird unser Resultat bestmöglich sein.

¹ Das Resultat von TSUNGTAO CHIH erschien ohne Beweis in den Comptes Rendus du Premier Congrès des Math. Hongrois 1950. Ich weiß nicht, ob der detaillierte Beweis publiziert ist.

Satz 1. Es sei $h(x)$ eine beliebige wachsende Funktion, die mit x gegen Unendlich strebt. Es sei

$$f(x) > (\log x)^{2 \log 2 - 1} e^{h(x) (\log \log)^{1/2}}.$$

Dann gilt für fast alle x

$$(6) \quad \sum_{u=1}^{f(x)} d(x+u) = (1 + o(1)) f(x) \log x.$$

(6) läßt sich nicht weiter verschärfen. Ist nämlich

$$f(x) = (\log x)^{2 \log 2 - 1} e^{c (\log \log x)^{1/2}},$$

so gilt (6) nicht mehr für fast alle x .

Zunächst wollen wir (6) beweisen. Wegen des langsamen Anwachsens von $\log x$ wird es offenbar genügen, wenn wir folgendes zeigen können:

Es sei

$$t = (\log x)^{2 \log 2 - 1} e^{h(x) (\log \log x)^{1/2}}.$$

Dann gilt für alle $y < x$ mit etwaiger Ausnahme von $o(x)$ Werten von y

$$(7) \quad \sum_{i=1}^t d(y+i) = (1 + o(1)) t \log x.$$

(7) würde sofort mit einem von TURÁN [4] angewendeten Kunstgriff folgen, wenn wir beweisen könnten, daß

$$(8) \quad I(x) = \sum_{y=1}^x \left(\sum_{i=1}^t d(y+i) - t \log x \right)^2 = o(x(t \log x)^2)$$

gilt. Wir werden jedoch zeigen, daß (8) in dieser Form nicht richtig ist. Offenbar gilt

$$(9) \quad \begin{aligned} I(x) &= x(t \log x)^2 - 2t^2 \log x \sum_{y=1}^x d(y) + \\ &+ 2 \sum_{1 \leq i_1 < i_2 \leq t} \sum_{y=1}^x d(y+i_1) d(y+i_2) + t \sum_{y=1}^x d^2(y) + o(x^e). \end{aligned}$$

Das Fehlerglied $o(x^e)$ rührt von den Zahlen $y+i > x$ (diese sind alle $\leq x+t$) her. Wegen (1) ist nun

$$(10) \quad I(x) = -(1 + o(1)) x(t \log x)^2 + 2 \sum_{1 \leq i_1 < i_2 \leq t} \sum_{y=1}^x d(y+i_1) d(y+i_2) + t \sum_{y=1}^x d^2(y).$$

Ein Resultat von INGHAM [5] besagt dann für $i_2 - i_1 = k \neq 0$ (k ist unabhängig von x):

$$(11) \quad \sum_{y=1}^x d(y+i_1) d(y+i_2) = (1 + o(1)) \frac{6}{\pi^2} \sum_{l|k} \frac{1}{l} x(\log x)^2.$$

Wir brauchen allerdings die Verschärfung, daß (11) für alle $1 \leq i_1 < i_2 \leq t$ gleichmäßig gilt. Dies läßt sich aber ohne jede Schwierigkeit mit der Ingham-

schen Methode zeigen und kann dem Leser überlassen werden. Aus (11) folgt (da $o(1)$ gleichmäßig in i_1 und i_2 ist)

$$\sum_{1 \leq i_1 < i_2 \leq t} \sum_{y=1}^x d(y+i_1) d(y+i_2) = (1+o(1)) \frac{6}{\pi^2} x (\log x)^2 \sum_{1 \leq i_1 < i_2 \leq t} \sum_{l|i_2-i_1} \frac{1}{l}.$$

Nun gilt

$$\begin{aligned} \sum_{1 \leq i_1 < i_2 \leq t} \sum_{l|i_2-i_1} \frac{1}{l} &= \sum_{l=1}^t \frac{1}{l} \sum_{\substack{i_2-i_1 \equiv 0 \pmod{l} \\ 1 \leq i_1 < i_2 \leq t}} 1 = \sum_{l=1}^t \frac{t^2}{2l^2} + O(t) \\ &= (1+o(1)) t^2 \sum_{l=1}^{\infty} \frac{1}{2l^2} = (1+o(1)) t^2 \frac{\pi^2}{12}. \end{aligned}$$

Daher ist

$$(12) \quad \sum_{1 \leq i_1 < i_2 \leq t} \sum_{y=1}^x d(y+i_1) d(y+i_2) = (1+o(1)) \frac{x}{2} (t \log x)^2.$$

Aus (10) und (12) folgt nun

$$(13) \quad I(x) = t \sum_{y=1}^x d^2(y) + o(x(t \log x)^2).$$

(8) würde nun sofort aus (13) folgen, wenn

$$(14) \quad \sum_{y=1}^x d^2(y) = o(xt(\log x)^2)$$

gälte. RAMANUJAN [6] zeigte aber, daß

$$\sum_{y=1}^x d^2(y) = (1+o(1)) \frac{1}{\pi^2} x (\log x)^3$$

ist. Also gilt (14) nur für $t/\log x \rightarrow \infty$, und um (7) zu beweisen, brauchen wir noch einen neuen Kunstgriff. $v(n)$ sei die Anzahl der verschiedenen Primfaktoren von n , und $F(n)$ sei die Anzahl der Primfaktoren von n nach Multiplizität gezählt (also wenn $n = \prod p_i^{\alpha_i}$, dann ist $F(n) = \sum \alpha_i$). Unser entscheidender Hilfssatz besagt nun

Hilfssatz 1.

$$\Sigma_1 d(y) = (1+o(1)) x \log x,$$

wo in Σ_1 die Summation über die Zahlen $1 \leq y \leq x$ erstreckt ist, für welche

$$F(y) \leq 2 \log \log x + \frac{1}{2} h(x) (\log \log x)^{1/2} \text{ ist.}$$

Der Beweis des Hilfssatzes ist recht einfach. $A(z)$ sei die Anzahl der Zahlen $u < z$, für welche

$$F(u) \geq \log \log x + \frac{1}{4} h(x) (\log \log x)^{1/2}$$

ist. Offenbar gilt

$$(15) \quad \sum_2 d(n) \leq \sum_{t=1}^x A\left(\frac{x}{t}\right) + \sum' \left[\frac{x}{t} \right],$$

wo in \sum_2 die Summation über die Zahlen $1 \leq n \leq x$ läuft, für welche $F(n) > 2 \log \log x + \frac{1}{2} h(x) (\log \log x)^{1/2}$ ist, und in \sum' ist $1 \leq t \leq x$, $F(t) \geq \log \log x + \frac{1}{4} h(x) (\log \log x)^{1/2}$.

(15) folgt sofort durch Umkehrung der Ordnung der Summation und aus der Bemerkung, daß, wenn $n = uw$ und $F(n) > 2 \log \log x + \frac{1}{2} h(x) (\log \log x)^{1/2}$ ist, dann

$$\max(F(u), F(w)) > \log \log x + \frac{1}{4} h(x) (\log \log x)^{1/2}$$

ist. Nach einem bekannten Satz von HARDY und RAMANUJAN [7] gilt

$$A\left(\frac{x}{t}\right) = o\left(\frac{x}{t}\right).$$

Daher ist offenbar

$$(16) \quad \sum_{t=1}^x A\left(\frac{x}{t}\right) = o(x \log x).$$

Die Anwendung der Stirlingschen Formel zeigt nun durch eine leichte Rechnung (in \sum'' ist $k > \log \log x + \frac{1}{4} h(x) (\log \log x)^{1/2}$)

$$(17) \quad \left\{ \begin{array}{l} \sum' \left[\frac{x}{t} \right] \leq x \sum' \frac{1}{t} < x \sum'' \frac{1}{k!} \left(\sum_{p,x} \frac{1}{p^x} \right)^k < \\ < x \sum'' \frac{(\log \log x + c_1)^k}{k!} < c_2 x \sum'' \frac{e^k (\log \log x + c_1)^k}{k^{k+1/2}} = o(x \log x). \end{array} \right.$$

Wegen (15), (16) und (17) gilt nun

$$(18) \quad \sum_2 d(n) = o(x \log x).$$

Hilfssatz 1 folgt nun aus (1) und (18).

Jetzt wollen wir (7) beweisen. Zunächst zeigen wir, daß für alle $y < x$ mit etwaiger Ausnahme von $o(x)$ Werten von y (in \sum_1 läuft die Summation über die $1 \leq i \leq t$, für welche $F(y+i) < 2 \log \log x + \frac{1}{2} h(x) (\log \log x)^{1/2}$ ist):

$$(7) \quad \sum_1 d(y+i) = (1 + o(1)) t \log x.$$

Um (7) zu zeigen, setzen wir (wie in (8))

$$(19) \quad \left\{ \begin{array}{l} I(x) = \sum_{y=1}^x (\sum_1 d(y+i) - t \log x)^2 = x(t \log x)^2 - \\ - 2t^2 \log x \sum_{y=1}^x d(y) + 2 \sum_{1 \leq i_1 < i_2 \leq t} \sum_{y=1}^x d(y+i_1) d(y+i_2) + \\ + t \sum_{y=1}^x d^2(y) + o(x^\epsilon). \end{array} \right.$$

Da aber für die y in $\sum_1 F(y) < 2 \log \log x + \frac{1}{2} h(x) (\log \log x)^{1/2}$ gilt, ist für diese y wegen $d(y) \leq 2^{F(y)}$ ($\exp z = e^z$)

$$d^2(y) \leq d(y) \exp\left(\log 2 \left(2 \log \log x + \frac{1}{2} h(x) (\log \log x)^{1/2}\right)\right).$$

Daher folgt aus (1) und der Definition von t

$$(20) \quad \sum_{y=1}^x d^2(y) < (1 + o(1)) \exp\left(\log 2 \left(2 \log \log x + \frac{1}{2} h(x) (\log \log x)^{1/2}\right)\right) \sum_{y=1}^x d(y) \\ = o(xt(\log x)^2).$$

Wir setzen nun

$$2 \sum_{1 \leq i_1 < i_2 \leq t} \sum_{y=1}^x d(y + i_1) d(y + i_2) = T(x).$$

Dann gilt wegen (19), (20) und Hilfssatz 1

$$(21) \quad I'(x) = -x(t \log x)^2 + T(x) + o(x(t \log x)^2).$$

Wegen (19) ist offenbar $I'(x) \geq 0$, daher folgt aus (21)

$$(22) \quad T(x) \geq (1 + o(1)) x(t \log x)^2.$$

Andererseits aber folgt aus (12) offenbar

$$(23) \quad T(x) \leq 2 \sum_{1 \leq i_1 < i_2 \leq t} \sum_{y=1}^x d(y + i_1) d(y + i_2) = (1 + o(1)) x(t \log x)^2.$$

Aus (22) und (23) folgt aber

$$(24) \quad T(x) = (1 + o(1)) x(t \log x)^2.$$

Endlich folgt aus (21) und (24)

$$(25) \quad I'(x) = o(x(t \log x)^2).$$

(7') folgt aus (25) (wie in [4]) mit Hilfe der Tchebicheffschen Ungleichung.

(7) folgt aus (7') durch eine leichte Rechnung. Es seien $y_1 < \dots < y_k \leq x$ die Zahlen, für welche

$$(26) \quad \sum_{i=1}^t d(y_j + i) > \varepsilon t \log x$$

ist (in \sum_2 ist die Summation über diejenigen $1 \leq i \leq t$ erstreckt, für welche $F(y_j + i) \geq 2 \log \log x + \frac{1}{2} h(x) (\log \log x)^{1/2}$ ist). Um (7) aus (7') zu gewinnen, genügt es offenbar zu zeigen, daß $k = o(x)$ ist. Offenbar folgt aus (26), (1) und (18)

$$\varepsilon k t \log x < \sum_{j=1}^k \sum_{i=1}^t d(y_j + i) < t \sum_{y=1}^{x+1} d(y) = o(xt \log x),$$

daher folgt $k = o(x)$ und hiermit ist (7) bewiesen.

Um den Beweis von Satz 1 zu beenden, wollen wir nun zeigen, daß (6) sich nicht verschärfen läßt. Wegen des langsamen Anwachsens von $\log x$ genügt es nachzuweisen, daß, wenn wir

$$t_1 = (\log x)^{2 \log 2 - 1} e^{c(\log \log x)^{1/2}}$$

setzen, die Anzahl der Zahlen $y \leq x$, welche

$$(27) \quad \sum_{i=1}^{t_1} d(y+i) = (1 + o(1)) t_1 \log x$$

nicht befriedigen, nicht $o(x)$ ist.

Um dies einzusehen, bemerken wir zunächst, daß, wenn eine Zahl $y < u \leq y + t_1$ mit

$$(28) \quad v(u) > 2 \log \log x + c(\log \log x)^{1/2} + 1$$

existiert, offenbar

$$\sum_{i=1}^{t_1} d(y+i) > d(u) \geq 2^{v(u)} \geq 2 t_1 \log x$$

gilt. Also ist (27) für diese Zahlen nicht befriedigt. Wir können zeigen, daß die Anzahl der Zahlen $y \leq x$, für welche ein u mit $y < u \leq y + t_1$ existiert, das (28) befriedigt, größer als $c_3 x$ ist. Doch ist der Beweis recht mühsam, und wir können auch ohne diesen Satz durchkommen.

Wir werden annehmen, daß (27) für fast alle $y \leq x$ gilt, und werden daraus einen Widerspruch erhalten. Wenn nämlich (27) für fast alle y wahr wäre, so gäbe es nach dem Gesagten für fast alle $y \leq x$ kein $y < u \leq y + t_1$, welches (28) befriedigt. Weiter wäre aber

$$(29) \quad \sum_y \sum_{i=1}^{t_1} d(y+i) = (1 + o(1)) x t_1 \log x,$$

wo in \sum_y über die Zahlen $1 \leq y \leq x$ läuft, die (27) befriedigen. Nach dem Gesagten folgt aber, daß, wenn y (27) befriedigt, für alle Zahlen $y < u \leq y + t_1$ gilt:

$$(30) \quad v(u) \leq 2 \log \log x + c(\log \log x)^{1/2} + 1.$$

Daher erhalten wir

$$(31) \quad \sum_y \sum_{i=1}^{t_1} d(y+i) < t_1 \sum_{u=1}^{x+t_1} d(u) = t_1 \sum_{u=1}^x d(u) + o(x^e).$$

In \sum_4 läuft u über die Zahlen, für welche (30) gilt. Wegen (29) und (31) folgt endlich

$$(32) \quad \sum_{u=1}^x d(u) = (1 + o(1)) x \log x.$$

Hilfssatz 2.

$$\sum_{u=1}^x d(u) > c_3 x \log x,$$

wo in $\sum_5 v(u) > 2 \log \log x + c(\log \log x)^{1/2} + 1$ ist und c_3 nur von c abhängt.

Offenbar gilt (wie in (15))

$$(33) \quad \sum_{u=1}^x d(u) > \sum_6 B\left(\frac{x}{t}\right),$$

wo in $\sum_6 t$ über die Zahlen $1 \leq t \leq x$ läuft, für welche $v(t) > \log \log x$ ist und $B\left(\frac{x}{t}\right)$ die Anzahl der Zahlen $y \leq x/t$ bedeutet, für welche $v(y) > \log \log x + c(\log \log x)^{1/2} + 1$ gilt. Nun folgt aus einem Satz von KAC und mir [8], daß für $t < x^{1/2}$

$$(34) \quad B\left(\frac{x}{t}\right) > c_4 \frac{x}{t}$$

ist, wo c_4 nur von c abhängt. Wegen (33) und (34) folgt daher

$$(35) \quad \sum_{u=1}^x d(u) > c_4 x \sum_7 \frac{1}{t},$$

wo in $\sum_7 1 \leq t \leq x^{1/2}$ und $v(t) > \log \log x$ ist.

Durch nochmalige Anwendung des Satzes von KAC und mir folgt durch eine leichte Rechnung

$$(36) \quad \sum_7 \frac{1}{t} > c_5 \log x.$$

Hilfssatz 2 folgt nun sofort aus (35) und (36). Offenbar ist aber

$$\sum_{u=1}^x d(u) = \sum_{u=1}^x d(u) + \sum_{u=1}^x d(u).$$

Daher widersprechen sich (1), (32) und Hilfssatz 2, und damit ist Satz 1 vollständig bewiesen.

Mit etwas mehr Mühe könnten wir folgenden etwas stärkeren Satz beweisen.

Satz 2. *Es sei $h(x)$ eine beliebige Funktion, die mit x gegen Unendlich strebt. Dann ist für jedes $\varepsilon > 0$ die Dichte der Zahlen x , für welche für jedes*

$$t > (\log x)^{2 \log 2 - 1} e^{h(x)(\log \log x)^{1/2}}$$

$$1 - \varepsilon < \frac{1}{t \log x} \sum_{i=1}^t d(x+i) < 1 + \varepsilon$$

gilt, immer 1.

Den Beweis, der aus Satz 1 leicht folgt, wollen wir dem Leser überlassen.

Es sei $r(n)$ die Anzahl der Lösungen von $n = u^2 + v^2$. Wir können mit ähnlichen Methoden folgenden Satz beweisen, der ebenfalls bestmöglich ist:

Satz 3. *Es sei $h(x)$ eine beliebige Funktion, die mit x gegen Unendlich strebt. Dann ist für jedes $\varepsilon > 0$ die Dichte der Zahlen x , für welche für jedes*

$$t > 2^{\log \log x + h(x)(\log \log x)^{1/2}}$$

$$1 - \varepsilon < \frac{\pi}{4t} \sum_{i=1}^t r(x+i) < 1 + \varepsilon$$

gilt, immer 1.

Wir werden Satz 3 hier nicht beweisen, da der Beweis sehr ähnlich (aber etwas mühsamer) dem Beweise von Satz 1 und 2 ist. Anstatt [5] brauchen wir hier einen Satz von ESTERMANN über $\sum_{n=1}^x r(n) r(n+i)$ [9].

Es sei

$$G(n) = \max \left(\frac{1}{(t+1) \log n} \sum_{i=0}^t d(n+i) \right).$$

Wegen (1) gilt für alle n $G(n) \geq 1$, es scheint wahrscheinlich zu sein, daß $G(n)$ eine Verteilungsfunktion besitzt, also daß die Dichte der Zahlen mit $G(n) < C$ für jedes C existiert und mit $C \rightarrow \infty$ gegen 1 strebt. Die Existenz der Dichte konnte ich nicht zeigen, es folgt aber leicht aus (1), daß die untere Dichte der Zahlen mit $G(n) < C$ gegen 1 strebt, wenn $C \rightarrow \infty$ strebt.

Eine zahlentheoretische Funktion $g(n)$ heiße multiplikativ, wenn für $(a, b) = 1$ $g(a \cdot b) = g(a) \cdot g(b)$ gilt. Mit Hilfe der in dieser Arbeit angewendeten Methode und mit Hilfe von [10] können wir unschwer den folgenden Satz beweisen.

Satz 4. *Es sei $h(x)$ eine beliebige Funktion, die mit x gegen Unendlich strebt, und $g(n)$ sei eine multiplikative reellwertige Funktion, für welche die Reihen*

$$(37) \quad \sum_{p, \alpha} \frac{g(p^\alpha) - 1}{p^\alpha} \quad \text{und} \quad \sum_{p, \alpha} \frac{(g(p^\alpha) - 1)^2}{p^\alpha}$$

konvergieren. Bekanntlich [10] existiert dann der Mittelwert

$$\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{1}{n} \sum_{k=1}^n g(k) = \alpha, \quad \alpha \neq 0, \quad \alpha \neq \infty.$$

Es sei $\varepsilon > 0$ beliebig. Dann ist die Dichte der Zahlen x , für welche für alle $t > h(x)$

$$(1 - \varepsilon) \alpha < \frac{1}{t} \sum_{i=1}^t g(x+i) < (1 + \varepsilon) \alpha$$

gilt, immer 1.

Satz 4 läßt sich für die Funktionen $\varphi(n)$ und $\sigma(n)$ anwenden.

Für die reellwertigen multiplikativen Funktionen, die (37) befriedigen, können wir mit den Methoden von [11] zeigen, daß

$$\max_t \frac{1}{t+1} \sum_{i=1}^t g(n+i)$$

eine Verteilungsfunktion hat, doch ist der Beweis recht mühsam.

Wahrscheinlich gilt Satz 4 für alle nicht-negativen multiplikativen Funktionen, die einen endlichen von 0 verschiedenen Mittelwert besitzen. Wenn wir aber die Bedingung der Positivität fallen lassen, kann ich nichts Vernünftiges beweisen, selbst für die Funktionen $\mu(n)$ und $\lambda(n)$ nicht.

Literatur

- [1] CHIH, T. T.: The Dirichlet's divisor problem. Science report of Tsing Hua Univ., pp. 402—427 (1950); siehe auch: RICHERT, H. E.: Verschärfung der Abschätzung beim Dirichletschen Teilerproblem. Math. Z. **58**, 204—218 (1953).
- [2] VINOGRADOV, A. I., and JU. V. LINNIK: Estimate of the sum of the number of divisors in a short segment of an arithmetic progression. Uspehi Mat. Nauk **12**, no. 4 (76), 277—280 (1957).
- [3] RAMANUJAN, S.: On highly composite numbers. Collected papers, Cambridge 78—128 (1927).
- [4] TURÁN, P.: On a theorem of Hardy and Ramanujan. J. London Math. Soc. **9**, 274—276 (1934).
- [5] INGHAM, A. E.: Some asymptotic formulae in the theory of numbers. J. London Math. Soc. **2**, 202—208 (1927).
- [6] RAMANUJAN, S.: Some formulae in the analytic theory of numbers. Collected papers, Cambridge 133—136 (1927).
- [7] Siehe [4].
- [8] ERDÖS, P., and M. KAC: The Gaussian law of errors in the theory of additive number-theoretic functions. Am. J. Math. **62**, 738—742 (1940).
- [9] ESTERMANN, T.: An asymptotic formula in the theory of numbers. Proc. London Math. Soc. **34**, 280—292 (1932).
- [10] ERDÖS, P.: Some asymptotic formulas for multiplicative functions. Bull. Am. Math. Soc. **53**, 536—544 (1947).
- [11] — On the density of some sequences of numbers III. J. London Math. Soc. **13**, 119—127 (1938); siehe auch ERDÖS, P.: Some remarks about additive and multiplicative functions. Bull. Am. Math. Soc. **52**, 527—537 (1946); und: Some remarks and corrections to one of my papers, *ibid.* **53**, 761—763 (1947).

Prof. Dr. P. ERDÖS

Mathematisches Institut der Universität Budapest
und Panjab Universität Chandigarh

(Eingegangen am 18. November 1965)