

## Sätze und Probleme über $\frac{p_k}{k}$ .

Von P. ERDÖS und K. PRACHAR

Wenn mit  $p_k$  die  $k$ -te Primzahl bezeichnet wird, so gilt nach dem Primzahlsatz

$$\frac{p_k}{k} \sim \log k \quad (k \rightarrow \infty).$$

$\log k$  ist eine monoton zunehmende Funktion von  $k$  und es gilt

$$\sum_{p_k \leq x} \{\log(k+1) - \log k\} \sim \log x.$$

Wir wollen folgendes beweisen:

Satz 1: Es gilt

$$(1) \quad c_1 \log^2 x < \sum_{p_k \leq x} \left| \frac{p_{k+1}}{k+1} - \frac{p_k}{k} \right| < c_2 \log^2 x$$

bei passenden  $c_1, c_2 > 0$ .

Hieraus folgt insbesondere, daß die Folge  $p_k/k$  nicht von einer Stelle an monoton sein kann. Ferner beweisen wir

Satz 2: Sei  $p_{k_i}, i = 1, 2, \dots$ , eine Teilfolge der Folge aller Primzahlen, für die

$$(2) \quad \frac{p_{k_i}}{k_i} < \frac{p_{k_{i+1}}}{k_{i+1}} \quad (i = 1, 2, \dots).$$

Dann ist die Anzahl solcher  $p_{k_i}, p_{k_i} \leq x$  stets  $O(x/\log x)$ .

Beweis von Satz 1: Sei  $A = A(x)$  die Anzahl der  $p_k$ , für die  $\frac{x}{2} < p_k \leq x$  gilt und

$$(3) \quad p_{k+1} - p_k \leq (1 - \delta) \log x.$$

Wir wollen beweisen, daß bei passend gewähltem  $\delta > 0$  diese Anzahl  $> c_3 x/\log x$  ist. Sei  $B = B(x)$  die Anzahl der  $p_k$  mit  $\frac{1}{2}x < p_k \leq x$ , für die

$$(4) \quad (1 - \delta) \log x < p_{k+1} - p_k \leq (1 + \delta) \log x$$

Nach einer mit der Brunschen Methode gewonnenen Abschätzung von Schnirelman ist die Anzahl solcher  $p_k$ , für die  $p_{k+1} - p_k$  einen festen Wert  $n$  hat, kleiner als

$$c_4 \frac{x}{\log^2 x} \sum_{d|n} \frac{1}{d}.$$

Damit folgt

$$(5) \quad B < \sum_{(1-\delta)\log x < n \leq (1+\delta)\log x} \left( c_4 \frac{x}{\log^2 x} \sum_{d|n} \frac{1}{d} \right) \\ \leq \frac{c_4 x}{\log^2 x} \sum_{d \leq (1+\delta)\log x} \frac{1}{d} \left( \frac{2\delta \log x}{d} + 1 \right) < c_5 \frac{\delta x}{\log x}$$

bei festem  $\delta > 0$ . Nun hat man

$$(6) \quad \sum_{\frac{1}{2}x < p_k \leq x} (p_{k+1} - p_k) < (\frac{1}{2} + \varepsilon)x \quad (x > x_0(\varepsilon))$$

bei beliebig kleinem  $\varepsilon > 0$ , da nach dem Primzahlsatz für  $p_k \leq x$  stets  $p_{k+1} < (1 + \varepsilon)x$  ist. Aus (6) folgt insbesondere

$$B(1 - \delta) \log x + \{\pi(x) - \pi(\frac{1}{2}x) - A - B\} (1 + \delta) \log x < (\frac{1}{2} + \varepsilon)x,$$

wobei  $\pi(x)$  die Anzahl der Primzahlen  $\leq x$  bedeutet. Unter Benutzung von (5) ergibt sich daraus wegen  $\pi(x) - \pi(\frac{1}{2}x) > (\frac{1}{2} - \varepsilon)x/\log x$

$$A(1 + \delta) \log x > \{(\frac{1}{2} - \varepsilon)(1 + \delta) - (\frac{1}{2} + \varepsilon) - 2c_5 \delta^2\} x.$$

Wählt man  $\delta$  so klein, daß  $\frac{1}{2}(1 + \delta) > \frac{1}{2} + 2c_5 \delta^2$  wird, so ist der Ausdruck in der geschlungenen Klammer bei genügend kleinem  $\varepsilon$  positiv und also, wie behauptet,  $A > c_3 x/\log x$ . Überdies ist auch die Anzahl der  $p_k$  mit  $\frac{1}{2}x < p_k \leq x$ ,  $p_{k+1} - p_k < (1 - \delta) \log k$  noch  $> c_6 x/\log x$ , da  $\log k \sim \log x$  für  $\frac{1}{2}x < p_k \leq x$  und man  $\delta$  auch durch jeden kleineren Wert ersetzen kann.

Damit erhält man nun

$$(7) \quad \sum_{\frac{1}{2}x < p_k \leq x} \left| \frac{p_k}{k} - \frac{p_{k+1}}{k+1} \right| \geq \sum'_{\frac{1}{2}x < p_k \leq x} \frac{|p_k - k(p_{k+1} - p_k)|}{k(k+1)}$$

wobei  $\Sigma'$  Summation über die  $p_k$  mit  $p_{k+1} - p_k < (1 - \delta) \log x$  bedeutet. Nun ist für  $x > x_1(\varepsilon)$  stets  $p_k > (1 - \varepsilon)k \log k$  und also die linke Seite von (7) mindestens

$$\sum' \frac{(\delta - \varepsilon) \log k}{k+1}$$

wenn  $\varepsilon < \delta$  gewählt wird und dies ist nach dem oben Bewiesenen ( $c_6 < 1$ )

$$\geq (\delta - \varepsilon) \sum_{\pi(x) - c_6 \frac{x}{\log x} < k \leq \pi(x)} \frac{\log k}{k+1} > c_7 \log x,$$

wenn man  $\pi(x) \sim x/\log x$  und  $\sum_{n \leq x} 1/n = \log x + c + O\left(\frac{1}{x}\right)$  berücksichtigt. Teilt man den Summationsbereich  $(\sqrt{x}, x)$  in der Summe aus (1) nun in die Intervalle  $(\frac{1}{2}x, x)$   $(\frac{1}{4}x, \frac{1}{2}x)$  . . . , so findet man die untere Schranke

$$c_7 \left( \log x + \log \frac{x}{2} + \dots + \log \frac{x}{2^m} \right), \quad m > c \log x$$

und daraus folgt schon die Richtigkeit der unteren Schranke in (1). Um die Summe aus (1) nach oben abzuschätzen bemerken wir, daß stets  $p_{k+1} > p_k$  gilt, also

$$(8) \quad \frac{p_{k+1}}{k+1} - \frac{p_k}{k} > -\frac{p_k}{k(k+1)} > -c_8 \frac{\log k}{k}$$

für genügend großes  $k$ . Nun gilt

$$\sum_{p_k \leq x} \left| \frac{p_{k+1}}{k+1} - \frac{p_k}{k} \right| = \sum' \left( \frac{p_{k+1}}{k+1} - \frac{p_k}{k} \right) + \sum'' \left( \frac{p_k}{k} - \frac{p_{k+1}}{k+1} \right),$$

wobei  $\sum'$  über diejenigen  $p_k \leq x$  zu erstrecken ist, für die die Differenz unter dem Betragzeichen nicht negativ ist und  $\sum''$  über die übrig bleibenden  $p_k$ . Die erste Summe ist  $\leq p_i/l$ , wenn  $p_i$  die letzte in ihr vorkommende Primzahl ist, d. h.  $\sum' \leq (1 + \varepsilon) \log l = O(\log x)$ . Weiter gilt nach (8)

$$\sum'' < c_8 \sum_{k \leq \pi(x)} \frac{\log k}{k} = O(\log^2 x).$$

Damit ist (1) vollständig bewiesen.

Beweis von Satz 2:

Sei  $\varepsilon > 0$  beliebig und  $A = \frac{2}{\varepsilon}$ . Die Anzahl der  $k_i$ , für die  $k_{i+1} - k_i > A$  ist, ist  $< 2 \frac{x}{A \log x} < \varepsilon \frac{x}{\log x}$ .

Seien  $B_m, C_m, D_m$  die Anzahlen der  $p_{k_i} \leq x$  mit  $k_{i+1} - k_i = m \leq A$ , für welche jeweils eine der drei folgenden Ungleichungen gilt

$$(8) \quad (m - \varepsilon^2) \log k_i \leq p_{k_{i+1}} - p_{k_i} \leq (m + \varepsilon^2) \log k_i$$

$$(9) \quad p_{k_{i+1}} - p_{k_i} < (m - \varepsilon^2) \log k_i$$

$$(10) \quad p_{k_{i+1}} - p_{k_i} > (m + \varepsilon^2) \log k_i.$$

Wir schätzen zunächst  $B_m$  ab. Die Anzahl der  $p_{k_i} \leq x/\log x$  ist  $O(x/\log^2 x)$  und für  $x/\log x < p_{k_i} \leq x$  gilt  $\log k_i \sim \log x$ , so daß aus (8) jedenfalls

$$(m - 2\varepsilon^2) \log x \leq p_{k_{i+1}} - p_{k_i} \leq (m + 2\varepsilon^2) \log x$$

folgt. Ähnlich wie beim Beweis von Satz 1 ergibt sich

$$B_m < c_9 \varepsilon^2 \frac{x}{\log x}$$

und

$$(11) \quad \sum_{m \leq A} B_m < c_{10} \varepsilon \frac{x}{\log x}.$$

Sei nun (9) erfüllt und  $k_i = k$ , also  $k_{i+1} = k + m$ . Es folgt

$$0 < \frac{p_{k+m}}{k+m} - \frac{p_k}{k} < \frac{p_k + (m - \varepsilon^2) \log k}{k+m} - \frac{p_k}{k}$$

und hieraus

$$p_k < \left(1 - \frac{\varepsilon^2}{m}\right) k \log k \leq \left(1 - \frac{1}{2} \varepsilon^2\right) k \log k,$$

da  $m \leq 2/\varepsilon$ . Diese Ungleichung ist für  $k > k_0(\varepsilon)$  nach dem Primzahlsatz unmöglich.

Sei schließlich (10) erfüllt und setzen wir für die folgende Rechnung wieder  $k_i = k$ ; es folgt

$$\begin{aligned} \frac{p_{k+m}}{k+m} - \frac{p_k}{k} &> \frac{p_k + (m + \varepsilon^2) \log k}{k+m} - \frac{p_k}{k} > \frac{k(m + \varepsilon^2) \log k - m(1 + \frac{1}{2} \varepsilon^2) k \log k}{k(m+k)} \\ &= \frac{\frac{1}{2} \varepsilon^2 \log k}{m+k} > c_{11} \varepsilon^2 \frac{\log k}{k} \end{aligned} \quad \text{für } k > k_1(\varepsilon),$$

da nach dem Primzahlsatz für genügend großes  $k$  sicherlich  $p_k < (1 + \frac{1}{2} \varepsilon^2) k \log k$  gilt und da  $m \leq 2/\varepsilon$ . Für  $p_k \leq x$  ist  $k = O(x/\log x)$  und daher sicherlich auch

$$(12) \quad \frac{p_{k+m}}{k+m} - \frac{p_k}{k} > c_{12} \varepsilon^2 \frac{\log^2 x}{x}.$$

Sei nun  $y$  irgendeine Zahl mit  $x/\log x < y \leq x$ .

Wir wollen

$$\sum_{\frac{1}{2} y < p_{k_i}, p_{k_{i+1}} \leq y} \left( \frac{p_{k_{i+1}}}{k_{i+1}} - \frac{p_{k_i}}{k_i} \right)$$

abschätzen. Wenn  $p_j/j$  bzw.  $p_l/l$  der kleinste bzw. größte Wert von  $p_{k_i}/k_i$  bzw.  $p_{k_{i+1}}/k_{i+1}$  in diesem Intervall ist, so ist die obige Summe

$$= \frac{p_l}{l} - \frac{p_j}{j} < (1 + \varepsilon^4) \log l - (1 - \varepsilon^4) \log j \leq 2 \varepsilon^4 \log x + O(1)$$

für  $x > x_0(\varepsilon)$ . Daher die Anzahl der  $k_i = k$ , für die (12) gilt, bei festem  $m$  höchstens

$$3 \varepsilon^4 \log x / c_{12} \varepsilon^2 \frac{\log^2 x}{x} = \frac{3 \varepsilon^2}{c_{12}} \frac{x}{\log x}.$$

Dies sind für  $m \leq 2/\varepsilon$  höchstens  $(6\varepsilon/c_{12}) x/\log x = \varepsilon c_{13} x/\log x$  Werte  $k_i$ . Teilen wir nun das Intervall  $(x/\log x, x)$  in die Teilintervalle  $(x/2, x)$ ,  $(x/4, x/2) \dots$  (die Anzahl solcher Teilintervalle ist  $O(\log \log x)$ ), so folgt

$$\sum_{m \leq A} D_m \leq \pi \left( \frac{x}{\log x} \right) + O(\log \log x) + \varepsilon c_{13} \left( \frac{x}{\log x} + \frac{x/2}{\log(x/2)} + \dots \right) < \varepsilon c_{14} \frac{x}{\log x}.$$

Damit ist Satz 2 vollständig bewiesen.

*Bemerkungen und Folgerungen:*

Sei  $p_k/k = u_k$ . Es folgt aus dem Primzahlsatz, daß für jedes  $\varepsilon$  und  $k > k_0(\varepsilon)$

$$(13) \quad u_{[k(1+\varepsilon)]} > u_k$$

gilt.

In umgekehrter Richtung gilt: Zu jedem  $l$  gibt es unendlich viele  $k$  mit

$$(14) \quad \frac{p_k}{k} > \frac{p_{k+l}}{k+l}.$$

Dies folgt leicht daraus, daß für genügend kleines festes  $\delta$

$$p_{k+l} - p_k < (l - \delta) \log k$$

für unendlich viele  $k$  gilt, was man ähnlich wie beim Beweis von Satz 1 einsehen kann. Zwischen (13) und (14) besteht noch eine große Lücke.

Es ist noch folgendes zu vermuten: Zu jedem  $\varepsilon$  gibt es ein  $l = l(\varepsilon)$  so, daß für alle  $p_k < x$  mit Ausnahme von  $\varepsilon \frac{x}{\log x}$  Werten von  $k$

$$(15) \quad \frac{p_k}{k} < \max_{1 \leq i \leq l} \frac{p_{k+i}}{k+i}$$

gilt. (15) würde natürlich folgen, wenn man zeigen könnte, daß für alle  $k$  mit Ausnahme von  $\varepsilon x/\log x$  Werten von  $k$  es ein  $i$ ,  $1 \leq i \leq l$  gibt, so daß

$$(16) \quad p_{k+i} - p_k > (i + \eta) \log k$$

( $\eta > 0$  fest) gilt.

Aus Satz 2 folgt, daß mit Ausnahme von höchstens  $O\left(\frac{x}{\log x}\right)$  Primzahlen  $p_k < x$

$$(17) \quad \frac{p_k}{k} < \max_{1 \leq i < k} \frac{p_{k-i}}{k-i}$$

gilt. Es folgt auch, daß mit Ausnahme von  $O\left(\frac{x}{\log x}\right)$  solchen Primzahlen gilt:

$$(18) \quad \frac{p_k}{k} > \min_{1 \leq i < \infty} \frac{p_{k+i}}{k+i}.$$

Es ist zu vermuten, daß folgendes gilt: Es gibt kein  $k$  oder nur endlich viele  $k$  mit

$$\max_{1 \leq i < k} \frac{p_{k-i}}{k-i} < \frac{p_k}{k} < \min_{1 \leq i < \infty} \frac{p_{k+i}}{k+i}.$$

Eine weitere Frage ist die, ob die untere Dichte der  $k$ -Werte, für die  $\frac{p_k}{k} < \frac{p_{k+1}}{k+1}$  bzw.  $\frac{p_k}{k} > \frac{p_{k+1}}{k+1}$  gilt, positiv ist. Im letzteren Fall ist dies so einzusehen: Es ist  $\frac{p_k}{k} > \frac{p_{k+1}}{k+1}$  gleichbedeutend mit  $k(p_{k+1} - p_k) < p_k$ . Wie beim Beweis von Satz 1 stellt man fest, daß die  $p_k$  mit  $p_{k+1} - p_k < (1 - \delta) \log k$  positive Dichte haben, wenn  $\delta$  genügend klein (von  $k$  unabhängig) gewählt wird. Da für alle genügend großen  $k$  stets  $p_k > (1 - \delta) k \log k$  gilt, ergibt sich für diese  $k$  sicherlich  $k(p_{k+1} - p_k) < p_k$ . Es scheint schwierig zu sein, zu beweisen, daß die  $k$  mit  $\frac{p_k}{k} < \frac{p_{k+1}}{k+1}$  positive untere Dichte haben.

Eine andere Frage wäre, ob es unendlich oft vorkommen kann, daß

$$\frac{p_k}{k} > \frac{p_{k+1}}{k+1} > \frac{p_{k+2}}{k+2}.$$

Schließlich bemerken wir, daß man in Satz 2 die Größenordnung  $o(x/\log x)$  mit derselben Beweismethode durch  $O(x/\log^{1+\delta} x)$ , bei genügend kleinem  $\delta$ , ersetzen kann (z.B. kann jedes  $\delta < \frac{1}{4}$  genommen werden). Man hat in dem Beweis nur  $\varepsilon$  durch  $(\log x)^{-\delta}$  zu ersetzen und statt des Primzahlsatzes die genauere Beziehung  $k = \frac{p_k}{\log p_k} + O\left(\frac{p_k}{\log^2 p_k}\right)$  zu verwenden.

*Eingegangen am 9. 1. 1961*