

ний B', D', M' , при котором условие А0 эквивалентно условиям $A1^*, \dots, A6^*$, получающимся из $A1, \dots, A6$ подстановкой q вместо p .

Теорема В. Можно явно указать полиномы M_1'', \dots, M_6'' и натуральнозначные дробно-экспоненциально-полиномиальные функции $B_1'', \dots, B_6'', D_1'', \dots, D_6''$ такие, что каковы бы ни были натуральное число n и простое число p , для любого натурального числа q , не превосходящего n , следующие 7 условий эквивалентны:

В0. либо $q=1$, либо q - простое число, либо $q-1$ и $q+1$ - простые числа-близнецы;

$$B1. \quad p^{M_1''(n)} \mid \begin{pmatrix} B_1''(n,p) \\ D_1''(n,p)q \end{pmatrix};$$

$$B2. \quad p^{M_2''(n)} \nmid \begin{pmatrix} B_2''(n,p) \\ D_2''(n,p)q \end{pmatrix};$$

$$B3. \quad p^{M_3''(n)} \mid \begin{pmatrix} D_3''(n,p)q \\ B_3''(n,p) \end{pmatrix};$$

$$B4. \quad p^{M_4''(n)} \nmid \begin{pmatrix} D_4''(n,p)q \\ B_4''(n,p) \end{pmatrix};$$

$$B5. \quad p^{M_5''(n)} \mid \begin{pmatrix} 2(B_5''(n,p) + D_5''(n,p)q) \\ B_5''(n,p) + D_5''(n,p)q \end{pmatrix};$$

$$B6. \quad p^{M_6''(n)} \nmid \begin{pmatrix} 2(B_6''(n,p) + D_6''(n,p)q) \\ B_6''(n,p) + D_6''(n,p) \end{pmatrix}.$$

Ясно, что вторая возможность в В0 может реализоваться тогда и только тогда, когда q нечетно или $q=2$, а третья - тогда и только тогда, когда q четно и не равно 2. Случай $q=1$