Решето Эратосфена, время работы (б/д)

Лесников Юрий, ceagest

1 Решето Эратосфена

Для составления таблицы простых чисел, не превосходящих данного целого N, существует способ, имеющий название «решето Эратосфена».

- 1. Выписываем числа 1, 2, ..., N.
- 2. Первое, большее 1, число этого ряда есть 2. Оно простое.
- 3. Вычёркиваем из ряда $1, 2, \dots, N$ все числа, кратные 2 и не равные 2.
- 4. Теперь первое не вычеркнутое число есть 3. Оно не делится на 2 и является простым.
- 5. Вычёркиваем из ряда 1, 2, ..., N все числа, кратные 3 и не равные 3.
- 6. и т.д.

Algorithm 1 Решето Эратосфена

```
1: function Primes(n)
 2: bool[n] primes \leftarrow \{true, true, ..., true\}
 3: primes[0] \leftarrow false
 4: primes[1] \leftarrow false
 5: for i \in \{2 \dots n-1\} do
       if primes[i] then
          for j \leftarrow i^2; j \le n; j \leftarrow j + i do
 7:
 8:
             primes[j] \leftarrow false
          end for
 9:
       end if
10:
11: end for
12: return primes
```

1.1 Корректность

Когда указанным способом будут вычеркнуты все числа, кратные простым, которые меньше простого p, то все не вычеркнутые, меньшие p^2 , будут простыми. Действительно, всякое составное a, меньшее p^2 , было вычеркнуто как кратное своему наименьшему простому делителю d такому, что: $d \le \sqrt{a} < p$.

Замечание 1.1. При вычёркивании кратных простому p, это вычёркивание следует начинать c p^2 .

Замечание 1.2. Составление таблицы простых чисел, не превосходящих N, будет закончено, когда вычеркнуты все составные, кратные простым, не превосходящим \sqrt{N} .

1.2 Асимптотика

Теорема 1.1. Сложность алгоритма "решето Эратосфена" составляет $\mathcal{O}(n \log \log n)$