

# Решето Эратосфена

1...n - проверить на простоту

```
is_prime = [True] * (n+1); is_prime[0] = is_prime[1] = False
for i = 2..n:
    if is_prime[i]:
        for (j = 2*i; j <= n; j += i):
            is_prime[j] = False
```

0 1 2 3 4 5 6 7 8  
F F T T F T F F T F

- 1). Time =  $O(n \log n)$   
 $Time = \sum_{i=2}^n \frac{n}{i} = n \left( \frac{1}{2} + \frac{1}{3} + \frac{1}{4} + \dots + \frac{1}{n} \right) = O(n \log n)$
- 2). Time =  $O(n \log \log n)$

Реш. } решето за  $O(n)$ .

## Китайская теорема об остатках

$$\begin{cases} x \equiv a_1 \pmod{m_1} \\ x \equiv a_2 \pmod{m_2} \\ \vdots \\ x \equiv a_n \pmod{m_n} \end{cases} \quad \forall i \neq j \quad \gcd(m_i, m_j) = 1 \quad \text{Th. (KTO)} \exists! a \in [0, M):$$

$x = ?$        $\forall i \quad a \equiv a_i \pmod{m_i}$

Все решения:  $\{a + kM \mid k \in \mathbb{Z}\}$

$$\begin{cases} x \equiv 1 \pmod{2} \\ x \equiv 2 \pmod{3} \end{cases} \Leftrightarrow x \equiv 5 \pmod{6}$$

$$\begin{cases} x \equiv 1 \pmod{m_1} \\ x \equiv 0 \pmod{m_2} \\ \vdots \\ x \equiv 0 \pmod{m_n} \end{cases} \rightarrow e_1$$

$$a_i = \sum_{i=1}^n a_i \cdot e_i \pmod{M}$$

$$a \pmod{m_j}: \sum_{i=1}^n a_i \cdot e_i \pmod{m_j}$$

$$i=j \quad a_j \cdot e_j \pmod{m_j} = a_j \cdot 1 = a_j$$

$$i \neq j \quad a_i \cdot e_i \pmod{m_j} = 0$$

$$e_i = (M_i \cdot \text{inv}(M_i, m_i)) \pmod{M}$$

$$M_i := m_1 \cdot m_2 \cdot \dots \cdot m_{i-1} \cdot m_{i+1} \cdot \dots \cdot m_n = \frac{M}{m_i}$$

$$M_i \cdot \text{inv}(M_i, m_i) \equiv 1 \pmod{m_i}$$

$$\gcd(M_i, m_i) = 1$$

$$\sum_{i=1}^n a_i \cdot e_i \equiv 0 + 0 + \dots + 0 + a_j + 0 + \dots + 0 = a_j$$

$$Time = O(n(n + \log m)) = O(n^2)$$

$$Time = O(n)$$

• Использование КТО для групповой арифметики

+ \* промежуток. вычисл. - очень большие  
ответ < L

$$p_1, p_2, \dots, p_k \in \mathbb{P} \quad \prod p_i \geq L$$

$$p_i \sim 10^3 \quad k = O(\log L)$$

Проверим все вычисления

но можно  $p_1 \rightarrow a_1$

но можно  $p_2 \rightarrow a_2$

...  
- " -  $p_k \rightarrow a_k$

Правильный ответ

$$\begin{cases} \equiv a_1 \pmod{p_1} \\ \equiv a_2 \pmod{p_2} \\ \vdots \end{cases} \Rightarrow a \pmod{p_1 \cdot p_2 \cdot \dots \cdot p_k}$$

это и есть  
нужный  
ответ!