Функция Эйлера

С++. Базовые алгоритмы теории чисел. Функция Эйлера



Функция Эйлера от числа n (обозначается arphi(n)) — это количество чисел от 1 до n, взаимно простых с n.

Например, $\varphi(1)=1$.

Если
$$n=p_1^{lpha_1}p_2^{lpha_2}\dots p_s^{lpha_s}$$
 , то $arphi(n)=(p_1^{lpha_1}-p_1^{lpha_1-1})(p_2^{lpha_2}-p_2^{lpha_2-1})\dots (p_s^{lpha_s}-p_s^{lpha_s-1}).$

Преобразуем формулу:

$$\varphi(n) = (p_1^{\alpha_1} - p_1^{\alpha_1 - 1})(p_2^{\alpha_2} - p_2^{\alpha_2 - 1})\dots(p_s^{\alpha_s} - p_s^{\alpha_s - 1}) = p_1^{\alpha_1}p_2^{\alpha_2}\dots p_s^{\alpha_s}(1 - \frac{1}{p_1})(1 - \frac{1}{p_2})\dots(1 - \frac{1}{p_s}) = n(1 - \frac{1}{p_1})(1 - \frac{1}{p_2})\dots(1 - \frac{1}{p_s})$$

Из первой формулы для функции Эйлера видно, что она мультипликативна. А вторая формула удобна для реализации алгоритма вычисления функции Эйлера.

Теорема Эйлера

Для взаимно простых натуральных чисел m>1 и a выполнено $a^{\varphi(m)}\equiv 1\pmod{m}$.

Эта теорема является обощением малой теоремы Ферма. Это легко проверить, вычислив значение функции Эйлера от простого числа p: $\varphi(p)=p-1$.

Теорема Эйлера помогает при поиске обратного для числа a по составному модулю m в \mathbb{Z}_m , если a и m взаимно простые. Верно соотношение: $a^{-1} \equiv a^{\varphi(m)-1} \pmod m$.

Если $gcd(m,a) \neq 1$, то для такого числа a не существует обратного.

Докажем это. Пусть d=gcd(a,m)>1. Предположим, что a^{-1} существует, тогда $a^{-1}a\equiv 1\pmod m$. Это значит, что $(a^{-1}a-1)$ \vdots m, отсюда следует, что и $(a^{-1}a-1)$ \vdots d, однако $a^{-1}a$ при этом также делится на d, а 1 на d не делится. Получаем противоречие.