

## Гл. 2. Быстр. возведения

### § 2.1. Базовые алгоритмы (по Паикратовой)

### § 2.2. Алгоритмы умножения

$$\forall U \in \mathbb{Z}$$

Разлонт. по осн.  $\beta$  :  $U = \sum_{i=0}^{n-1} \underbrace{u_i}_{\in \mathbb{Z}_6} \beta^i$  ||  $U(x) = \sum_{i=0}^{n-1} u_i x^i$

$X \leftrightarrow \beta$  - не явл-ся изоморф.

$$\mathbb{Z}_6[X] \not\cong \mathbb{Z}_6$$

КТО:

$$\begin{cases} x \equiv a_1 \pmod{n_1} \\ x \equiv a_2 \pmod{n_2} \\ \vdots \\ x \equiv a_k \pmod{n_k} \end{cases}$$

$n_1, n_2, \dots, n_k$  - попарно в.п.

Тогда  $\exists$ -ем общее реш. сичм

$x_0 \pmod{n_1 n_2 \dots n_k}$

① Метод Карацубы-Ормана

$\exists U(X), V(X) \in \mathbb{F}_p[X]$

$\deg U, \deg V \leq 2m-1$

$\nexists U(X) = U_1(X) \cdot X^m + U_0(X)$

$V(X) = V_1(X) \cdot X^m + V_0(X)$

$\deg U_1, \deg U_0, \deg V_1, \deg V_0 \leq m-1$

$U \cdot V = U_1 V_1 X^{2m} +$

$+ ((U_1 + U_0)(V_1 + V_0) - U_1 V_1 - U_0 V_0) X^m +$

$+ U_0 V_0$

$\Rightarrow 3 \text{ умнож.}$   
 $O(3^{\lfloor \log n + 1 \rfloor}) = O(n^{\log 3}) \approx O(n^{1.58})$

$\times \frac{U_1 X^m + U_0}{V_1 X^m + V_0}$

$\Rightarrow 4 \text{ умнож.}$   
 мн-ов сч.  $m-1$

$\left\{ \begin{array}{l} 1 + X + X^2 \\ \times X^2 \end{array} \right\} \leftrightarrow (1; 1; 1; 0; 0)$

$\downarrow$   
 $X^2 + X^3 + X^4 \leftrightarrow (0; 0; 1; 1; 1)$

$X \mapsto 2^b$   
 $2$ -основание  
 (разрядность)

## ②. Метод Шенхаге

$$\times M = m_0 \cdot \dots \cdot m_{k-1}$$

$$\mathbb{Z}/M\mathbb{Z} \cong \mathbb{Z}/m_0\mathbb{Z} \oplus \dots \oplus \mathbb{Z}/m_{k-1}\mathbb{Z}$$

$$\times 2 \text{ числа } \text{длины} \leq \frac{\log M}{2}$$

(1) Переход к представл. сомножит. в  $\mathbb{Z}/m_i\mathbb{Z}$

(2) Вычисл. произвед. сомножит. по mod  $m_i$

(3) Восстановл. произвед. по к-то по mod  $M$ .

] на вход подаем max разл.  $n \rightarrow$

$\Rightarrow$  на выход размер  $\leq 2n$

$\times$   $k \rightarrow$  на практике - степень двойки  
 $k$ -попарно вз. пр. чисел:  $m_0, \dots, m_{k-1}$  |

$$M = \prod_{i=0}^{k-1} m_i \text{ длины } > 2n$$

Умножим  $U$  и  $V$  по mod  $N$

$$\text{! } M > (N-1)^2$$

$$(1) U \equiv u_i \pmod{m_i} \quad i=0; k-1$$

$$V \equiv v_i \pmod{m_i}$$

Вычисл.  $M_i = m_0 \cdot \dots \cdot m_{i-1} \cdot m_{i+1} \cdot \dots \cdot m_{k-1}$

$$N_i = M_i^{-1} \pmod{m_i}$$

Найти: базис по mod  $m_i$

-  $m_0 m_1, m_2 m_3, m_4 m_5, \dots$

-  $m_0 m_1 m_2 m_3, m_4 m_5 m_6 m_7, \dots$

⋮

] известны базис  $x \pmod{m_0 m_1 m_2 m_3}$

переписать  $x$  по mod  $m_0 m_1$  и  $m_2 m_3$ :

$$x \equiv x_{01} \pmod{m_0 m_1}; \quad x \equiv x_{23} \pmod{m_2 m_3}$$



$$x_{01} \equiv x_0 \pmod{m_0}$$

$$x_{01} \equiv x_1 \pmod{m_1}$$



$$x_{23} \equiv x_2 \pmod{m_2}$$

$$x_{23} \equiv x_3 \pmod{m_3}$$

$$m_0; m_1; m_2; m_3; \dots; m_{k-2}; m_{k-1}$$

$$\bar{W} = U \cdot V \equiv \sum_{i=0}^{k-1} w_i M_i N_i \pmod{M}$$

$$w_i \equiv \bar{W} \pmod{m_i}$$

(\*)

Ускорение:

$\omega_i M_i N_i$  для разных  $i$  взаимно просты.

$$(*) \Rightarrow W \equiv \left( \sum_{i=0}^{\frac{k}{2}-1} \omega_i M_i N_i \right) \prod_{r=\frac{k}{2}}^{k-1} m_r \pmod{M}$$

$$\oplus \left( \sum_{i=\frac{k}{2}}^{k-1} \omega_i M_i N_i \right) \prod_{s=0}^{\frac{k}{2}-1} m_s \pmod{M}$$

$\Rightarrow$ 

$$\left. \begin{array}{l} m_0 m_1 \dots m_{\frac{k}{2}-1} \mid \omega_i M_i N_i \\ \frac{k}{2} \leq i \leq k-1 \\ m_{\frac{k}{2}} m_{\frac{k}{2}+1} \dots m_{k-1} \mid \omega_i M_i N_i \\ 0 \leq i < \frac{k}{2} \end{array} \right\}$$

Находим:  $m_0 m_1; m_2 m_3; \dots; m_{k-2} m_{k-1}$   
 $m_0 m_1 m_2 m_3; \dots; m_{k-4} m_{k-3} m_{k-2} m_{k-1}$

$x_{ij} = \prod_{r=i}^{i+2^j-1} m_r$  - произвед.  $2^j$  подряд идущих модулей, начиная с  $m_i$ .

Нахождение

$$y_{ij} = \sum_{r=i}^{i+2^j-1} \frac{x_{ij} N_r \omega_r}{m_r}$$

для ускорения вычисления

$$y_{i0} = N_i \omega_i$$

$$y_{ij} = y_{i, j-1} \cdot X_{i+2^{j-1}, j-1} + y_{i+2^{j-1}, j-1} \cdot X_{i, j-1}; j \geq 1$$

$k = 2^t$

$$y_{0,t} = W$$

$$O(k \cdot \log k)$$

Пример:  $U = 31; V = 57$

$$\begin{matrix} m_0 = 5 \\ m_1 = 6 \\ m_2 = 7 \\ m_3 = 11 \end{matrix}$$

$$M = 2310$$

Возвращаем  $X_{ij}; N_i$

$$\begin{matrix} X_{00} = 5 \\ X_{10} = 6 \\ X_{20} = 7 \\ X_{30} = 11 \end{matrix}$$

$$\begin{matrix} X_{01} = 30 \\ X_{21} = 77 \\ X_{02} = 2310 \end{matrix}$$

$$\begin{matrix} N_0 = 3 \\ N_1 = 1 \\ N_2 = 1 \\ N_3 = 1 \end{matrix}$$

$$U = \begin{pmatrix} 1 & 1 & 3 & 9 \\ 2 & 3 & 1 & 2 \end{pmatrix}$$

$$V = \begin{pmatrix} 2 & 3 & 1 & 2 \\ m_0 & m_1 & m_2 & m_3 \end{pmatrix}$$

$$\Rightarrow W = \begin{pmatrix} \omega_0 & \omega_1 & \omega_2 & \omega_3 \\ 2 & 3 & 3 & 7 \end{pmatrix}$$

$$y_{00} = \omega_0 N_0 = 6$$

$$y_{10} = \omega_1 N_1 = 3$$

$$y_{20} = \omega_2 N_2 = 3$$

$$y_{30} = \omega_3 N_3 = 7$$

$$y_{01} = 51$$

$$y_{21} = 82$$

$$y_{0,t} = 6387 \Rightarrow W \pmod{M} \\ \parallel \\ 1767$$