$\operatorname{mod}$  p 上の 1 の n 乗根 出典:https://twitter.com/kirika $_{c}$ omp/status/1203603433455927297

1 の n 乗根 a を求めたい。 $a^n=1 \bmod p$  かつ  $a^{p-1}=1 \bmod p$  だから  $p-1=0 \bmod n$  が必要。このとき原始根 g を用いて n 乗根が  $g^{(p-1)/n}$  と書ける。よって  $p-1=0 \bmod n$  が 1 の n 乗根が存在するための必要十分条件。b をランダムに取ってくる。b が原始根 g を用いて  $b=g^k$  と書けるとする。  $(k\frac{p-1}{n}x=0 \bmod p-1 \Leftrightarrow x=n \bmod p-1)$  は  $k \mod n$  が n と互いに素であることと同値。このような k は  $1,2,\ldots,p-1$  のうち  $\frac{p-1}{n}\phi(n)$  個ある。したがって  $\frac{\phi(n)}{n}$  の確率で  $b^{(p-1)/n}$  が 1 の n 乗根になる。

体係数 1 変数多項式環 K[X] ユークリッド整域だから拡張ユーグリッドの互除法により互いに素な f,g に対して  $f^{-1} \bmod g$  が求められる。従って Garner のアルゴリズムが適用できる。

形式的冪級数 出典: http://sugarknri.hatenablog.com/entry/2019/10/08/001359

 $g^2=f mod X^{n+1}$  なる g を求めたい。 $F(X)=X^2-f$  に対して F(X)=0 の解をニュートン法で求めると

$$g_{n+1} = \frac{g_n}{2} + \frac{f}{2g_n}$$

となる。このとき

$$g_{n+1}^2 - f = \left(\frac{g_n}{2} + \frac{f}{2g_n}\right)^2 - f \tag{1}$$

$$=\frac{1}{4g_n^2}(g_n^2 - f)^2 \tag{2}$$

(3)

だから二次収束する。計算量は  $O(\sum_{k=1,2,4,8,\dots,n}k\log k)=O(n\log n)$  となる。  $\exp(g)=f \bmod X^{n+1}$  なる g を求めたい。  $[x^0]f=1$  とする。

$$\exp(g) = f \tag{4}$$

$$\Rightarrow g'f = f' \tag{5}$$

$$\Leftrightarrow g = \int \frac{f'}{f} dX' \tag{6}$$

(7)

ただし  $[x^0]g = 0$  である。よって g は  $O(n \log n)$  で求まる。

 $f=\exp(g) \bmod x^{n+1}$  を求めたい。  $[x^0]g=0$  とする。  $F(X)=\log(X)-f$  として  $F(X)=0 \bmod X^{n+1}$  の解をニュートン法で求めると

$$g_{n+1} = g_n(1 - F(g_n))$$

となる。 $\log(1+X) = X - \frac{X^2}{2} + O(X^3)$ を用いて、

$$F(g_{n+1}) = \log(g_{n+1}) - f \tag{8}$$

$$= \log(g_n) + \log(1 - F(g_n)) - f \tag{9}$$

$$= \log(g_n) - F(g_n) + \frac{g_n^2}{2} - f + O(g_n^3)$$
(10)

$$=\frac{g_n^2}{2} + O(g_n^3) \tag{11}$$

(12)

よって二次収束する。