

## HDU 4656 Evaluation (MTT)

## 题意

$$x_k = bc^{2k} + d$$

$$F(x) = \sum_{i=0}^{n-1} a_i x^i$$

给定  $\{a\}, b, c, d, n$ , 求  $F(x_0), F(x_1), \dots, F(x_{n-1})$

## 思路

设  $ans_k = F(x_k)$

$$ans_k = \sum_{i=0}^{n-1} a_i (b \cdot c^{2k} + d)^i$$

二项展开得

$$ans_k = \sum_{i=0}^{n-1} \sum_{j=0}^i a_i \binom{i}{j} (b \cdot c^{2k})^j d^{i-j}$$

$$\text{设 } f(i) = a_i d^i i!, g(j) = \frac{b^j}{d^j j!}$$

$$ans_k = \sum_{i=0}^{n-1} \sum_{j=0}^i f(i) g(j) c^{2kj} \frac{1}{(i-j)!}$$

$$ans_k = \sum_{j=0}^{n-1} g(j) c^{2kj} \sum_{i=j}^{n-1} f(i) \frac{1}{(i-j)!}$$

不难发现, 后面那个  $\sum$  与  $k$  无关, 可以预处理出来。

$$\text{我们设 } h(j) = \sum_{i=j}^{n-1} f(i) \frac{1}{(i-j)!}$$

这个可以直接用多项式乘出来。

有能力  $O(1)$  求解  $h(j)$  后, 得到

$$ans_k = \sum_{j=0}^{n-1} g(j) h(j) c^{2jk}$$

$$ans_k = \sum_{j=0}^{n-1} g(j) h(j) c^{j^2 + k^2 - (k-j)^2}$$

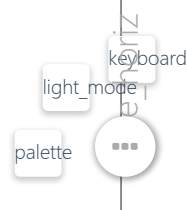
$$ans_k = \sum_{j=0}^{n-1} g(j) h(j) \frac{c^{j^2} c^{k^2}}{c^{(k-j)^2}}$$

$$ans_k = c^{k^2} \sum_{j=0}^{n-1} g(j) h(j) c^{j^2} \frac{1}{c^{(k-j)^2}}$$

再进行一次多项式乘法就可以了。

## 代码

```
1 #include<bits/stdc++.h>
2 #define FOR(i,x,y) for(int i=(x),i##END=(y);i<=i##END;++i)
3 #define DOR(i,x,y) for(int i=(x),i##END=(y);i>=i##END;--i)
4 typedef long long ll;
5 using namespace std;
6 const double PI=acos(-1.0);
7 const int N=1<<18|5;
8 const int P=1e6+3;
9 namespace _Maths
```



```

10 {
11     ll gcd(ll a,ll b){return b?gcd(b,a%b):a;}
12     void exgcd(ll a,ll b,ll &x,ll &y)
13     {
14         if(!b){x=1,y=0;return;}
15         exgcd(b,a%b,y,x);y-=a/b*x;
16     }
17     ll Pow(ll a,ll p,ll P)
18     {
19         ll res=1;
20         for(;p>0;(a*=a)%=P,p>>=1)if(p&1)(res*=a)%=P;
21         return res;
22     }
23     ll inv(ll a,ll P){ll x,y;exgcd(a,P,x,y);return (x%P+P)%P;}
24 };
25 using namespace _Maths;
26 struct Complex
27 {
28     double x,y;
29     Complex operator +(const Complex &_)const{return (Complex){x+_x,y+_y};}
30     Complex operator -(const Complex &_)const{return (Complex){x-_x,y-_y};}
31     Complex operator *(const Complex &_)const{return (Complex){x*_x-y*_y,x*_y+y*_x};}
32     Complex operator /(const int &_)const{return (Complex){x/_y,y/_y};}
33 };
34 namespace _Polynomial
35 {
36     const int K=(1<<15)-1,L=15;
37     Complex A[N<<1],B[N<<1],C[N<<1],D[N<<1];
38     Complex w[N<<1];int r[N<<1];
39     void DFT(Complex *a,int op,int n)
40     {
41         FOR(i,0,n-1)if(i<r[i])swap(a[i],a[r[i]]);
42         for(int i=2;i<=n;i<=1)
43             for(int j=0;j<n;j+=i)
44                 for(int k=0;k<i/2;k++)
45                     {
46                         Complex u=a[j+k],t=w[(op==1?n/i*k:n-n/i*k)&(n-1)]*a[j+k+i/2];
47                         a[j+k]=u+t,a[j+k+i/2]=u-t;
48                     }
49         if(op==1)FOR(i,0,n-1)a[i]=a[i]/n;
50     }
51     void multiply(const int *a,const int *b,int *c,int n1,int n2)
52     {
53         int n=1;
54         while(n<n1+n2-1)n<<=1;
55         FOR(i,0,n1-1)A[i].x=a[i]&K,A[i].y=a[i]>>L;
56         FOR(i,0,n2-1)B[i].x=b[i]&K,B[i].y=b[i]>>L;
57         FOR(i,n1,n-1)A[i].x=A[i].y=0;
58         FOR(i,n2,n-1)B[i].x=B[i].y=0;
59         FOR(i,0,n-1)r[i]=(r[i>>1]>>1)|(((i&1)*(n>>1)));
60         FOR(i,0,n-1)w[i]=(Complex){cos(2*PI*i/n),sin(2*PI*i/n)};
61
62         DFT(A,1,n),DFT(B,1,n);
63         FOR(i,0,n-1)
64             {
65                 int j=(n-i)&(n-1);
66                 C[i]=(Complex){0.5*(A[i].x+A[j].x),0.5*(A[i].y-A[j].y)}*B[i];
67                 D[i]=(Complex){0.5*(A[i].y+A[j].y),0.5*(A[j].x-A[i].x)}*B[i];
68             }
69         DFT(C,-1,n),DFT(D,-1,n);
70         FOR(i,0,n-1)
71             {
72                 ll s=C[i].x+0.5,t=C[i].y+0.5,u=D[i].x+0.5,v=D[i].y+0.5;
73                 c[i]=(s%P+((t+u)%P<<L)+(v%P<<L<<L))%P;
74             }
75     }
76 };
77 int fac[N],ifac[N],h[N];
78 int A[N],B[N],C[N<<1];

```

```
79  int a[N],b,c,d;
80  int n;
81
82  ll f(int i){return (ll)a[i]*Pow(d,i,P)%P*fac[i]%P;}
83  ll g(int i){return (ll)Pow(b,i,P)*inv(Pow(d,i,P)%P*fac[i]%P,P)%P;}
84
85  int main()
86  {
87      fac[0]=fac[1]=1;FOR(i,2,N-1)fac[i]=(ll)fac[i-1]*i%P;
88      ifac[0]=ifac[1]=1;FOR(i,2,N-1)ifac[i]=(ll)(P-P/i)*ifac[P%i]%P;
89      FOR(i,2,N-1)ifac[i]=(ll)ifac[i-1]*ifac[i]%P;
90      scanf("%d%d%d%d",&n,&b,&c,&d);
91      FOR(i,0,n-1)scanf("%d",&a[i]);
92
93      FOR(i,0,n-1)A[i]=f(i);
94      FOR(i,1-n,0)B[(n-1)+i]=ifac[-i];
95      _Polynomial::multiply(A,B,C,n,n);
96      FOR(i,0,n-1)h[i]=C[(n-1)+i];
97
98      FOR(i,0,n-1)A[i]=g(i)*h[i]%P*Pow(c,(ll)i*i,P)%P;
99      FOR(i,1-n,n-1)B[(n-1)+i]=inv(Pow(c,(ll)i*i,P),P);
100     _Polynomial::multiply(A,B,C,n,2*n-1);
101     FOR(i,0,n-1)printf("%lld\n",Pow(c,(ll)i*i,P)*C[(n-1)+i]%P);
102     return 0;
103 }
```

作者: Paulliant  
出处: <https://www.cnblogs.com/Paulliant/p/10272296.html>  
版权: 本作品采用「署名-非商业性使用-相同方式共享 4.0 国际」许可协议进行许可。

作者: Paulliant  
出处: <https://www.cnblogs.com/Paulliant/p/10272296.html>  
版权: 本作品采用「署名-非商业性使用-相同方式共享 4.0 国际」许可协议进行许可。

分类: 出处--HDU , 算法--多项式





推荐 0 反对 0

« 上一篇: HDU 5829 Rikka with Subset (NTT)  
» 下一篇: HDU 5552 Bus Routes (NTT+分治)


posted @ 2019-01-15 15:41 Paulliant 阅读(515) 评论(0) 编辑 收藏 举报

发表评论 升级成为园子VIP会员

编辑 预览

B    

支持 Markdown

 自动补全

提交评论 退出 订阅评论

[Ctrl+Enter]快捷提交

- 【推荐】100%开源! 大型工业跨平台软件C++源码提供, 建模, 组态!
- 【推荐】轻量又高性能的 SSH 工具 IShell: AI 加持, 快人一步
- 【推荐】2024阿里云超值优品季, 精心为您准备的上云首选必备产品

