版权

这是 Google 对 https://blog.csdn.net/qq\_41603898/article/details/82722116 的缓存。 这是该网页在 2021年5月12日 18:08:19 GMT 的快照。 当前页在此期间可能已经更改。 了解详情

完整版本 纯文字版本 查看源代码

提示:要在此页面上快速找到您的搜索字词,请按 Ctrl+F 或者 郑 -F (Mac) ,然后使用查找栏搜索。

# 杜教BM---解决线性递推

原创 wym\_king 2018-09-16 11:57:23 **◎** 698 ★ 收藏 2 分类专栏: 模板

无论是矩阵快速幂求第n项,还是给出输出前几项求规律的第n项,几乎就没有它做不到的

BM推线性递推式,最低阶的复杂度好像是n\*n\*log(n)。n是输入项数,比高斯消元算快很多。对于k阶递推式至少要输入2k项才能有足够大参数解出方程系数。

一阶是只这个递推数列只针对前一项有效,例如 a(n+1)=2a(n)。如果是针对前两项,则叫二阶,比如斐波那契数列。

又比如 a(n) = 2\*a(n-1) + a(n-2) - 2\*a(n-3) - a(n-4), n > 3就是四阶 线性说白了就是一次函数关系。

```
#include<bits/stdc++.h>
using namespace std;
#define rep(i,a,n) for (int i=a;i<n;i++)
#define pb push_back
typedef long long 11;
#define SZ(x) ((11)(x).size())
typedef vector<ll> VI;
typedef pair<ll, ll> PII;
const 11 mod=998244353;
11 powmod(ll a,ll b) {
    ll res=1;
     a%=mod;
     assert(b>=0);
     for(; b; b>>=1) {
          if(b&1)res=res*a%mod;
           a=a*a%mod:
     }
     return res;
}
11 _,n;
namespace linear_seq {
     const ll N=10010;
     11 res[N],base[N],_c[N],_md[N];
     vector<ll> Md;
     void mul(ll *a,ll *b,ll k) {
          rep(i,0,k+k) _c[i]=0;
           \label{eq:condition} rep(i,0,k) \ \ if \ (a[i]) \ \ rep(j,0,k) \ \ \_c[i+j] = (\_c[i+j] + a[i]*b[j]) \% mod;
           for (ll i=k+k-1; i>=k; i--) if (_c[i])
                      \label{eq:condition} \begin{split} \text{rep}(\texttt{j},\texttt{0},\texttt{SZ}(\texttt{Md})) \ \ \_\texttt{c}[\texttt{i}-\texttt{k}+\texttt{Md}[\texttt{j}]] = (\ \ \texttt{c}[\texttt{i}-\texttt{k}+\texttt{Md}[\texttt{j}]] - \ \ \texttt{c}[\texttt{i}] * \ \ \texttt{md}[\texttt{Md}[\texttt{j}]]) \% \\ \text{mod}; \end{split}
           rep(i,0,k) a[i]=_c[i];
     ll solve(ll n,VI a,VI b) { // a 系数 b 初值 b[n+1]=a[0]*b[n]+...
           11 ans=0,pnt=0;
           11 k=SZ(a);
           assert(SZ(a)==SZ(b));
           rep(i,0,k) _md[k-1-i]=-a[i];
           _md[k]=1;
           Md.clear();
           rep(i,0,k) if (_md[i]!=0) Md.push_back(i);
           rep(i,0,k) res[i]=base[i]=0;
           res[0]=1;
           while ((111<<pnt)<=n) pnt++;
           for (11 p=pnt; p>=0; p--) {
                mul(res,res,k);
                if ((n>>p)&1) {
                      for (ll i=k-1; i>=0; i--) res[i+1]=res[i];
                      res[0]=0;
                      \label{eq:condition} $\operatorname{rep}(j,0,\mathsf{SZ}(\mathsf{Md}))$ $\operatorname{res}[\mathsf{Md}[j]] = (\operatorname{res}[\mathsf{Md}[j]] - \operatorname{res}[k] * \_\mathsf{md}[\mathsf{Md}[j]]) \% $\mathsf{mod}$; $$
                }
           }
           rep(i,0,k) ans=(ans+res[i]*b[i])%mod;
           if (ans<0) ans+=mod;
           return ans;
     VI BM(VI s) {
```



举报

```
VI C(1,1),B(1,1);
        ll L=0, m=1, b=1;
        rep(n,0,SZ(s)) {
             11 d=0;
             \label{eq:condition} \texttt{rep(i,0,L+1)} \ \ \mathsf{d=(d+(ll)C[i]*s[n-i])\%mod;}
             if (d==0) ++m;
             else if (2*L \le n) {
                 VI T=C;
                 11 c=mod-d*powmod(b,mod-2)%mod;
                 while (SZ(C) < SZ(B) + m) C.pb(0);
                 rep(i,0,SZ(B)) C[i+m]=(C[i+m]+c*B[i])%mod;
                 B=T;
                 b=d;
             } else {
                 11 c=mod-d*powmod(b,mod-2)%mod;
                 while (SZ(C) < SZ(B) + m) C.pb(0);
                 \label{eq:condition} \texttt{rep(i,0,SZ(B))} \ \texttt{C[i+m]=(C[i+m]+c*B[i])\%mod;}
             }
        }
        return C;
    11 gao(VI a,ll n) {
        VI c=BM(a);
        c.erase(c.begin());
        rep(i,0,SZ(c)) c[i]=(mod-c[i])%mod;
        return solve(n,c,VI(a.begin(),a.begin()+SZ(c)));
    }
};
int main() {
    while (~scanf("%lld",&n)) {
        vector<ll>v;
        v.push_back(0);//前几项
        v.push_back(1);
        v.push_back(2);
        v.push_back(5);
        v.push_back(10);
        v.push_back(20);
        v.push back(38);
        v.push_back(71);
        v.push_back(130);
        v.push_back(235);
        v.push_back(420);
        v.push_back(744);
        v.push back(1308);
        //输入n,输出第n项的值
        printf("%lld\n",linear_seq::gao(v,n-1));
    }
```



## 相关推荐

杜教BM(解决线性递推式的模板)

阿狸的博客 ① 355

把<mark>递推</mark>式前几项扔进去就行了,至少扔个8项,然后mod根据题意改改,就能出结果了。太神奇了。 #inclu...

BM求线性递推式(板子整理)

Code92007的博客 ① 192

心得 杜老师的奇技淫巧,绝大多数不懂原理,但只要套板子就行了 板子整理 以2019牛客多校B题为例,求...

BM求线性递推式

蒟蒻 lxw的博客 💿 704

举报

只能解决常系数线性递推式要求数域中每个的非0数存在乘法逆元 #include<bits/stdc++.h&gt; using nam...

杜教BM (线性齐次递推式推演,无define)

平凡人Kalzn的博客 ① 157

下面是模板代码: #include <cstdio> #include <cstring> #include <cmath> #include <algorithm> #include <v...







举报

# 分类专栏 numpy 付费 2篇 c++相关知识 15篇 linux 25篇 战罗斯方块 10篇 树状数组 15篇 树 9篇

### 最新评论

[Poetize6] IncDec Sequence 差分

why151: tql

opencv imwrite函数参数详解+例子 Tisfy: 他能使人有三月不知肉味,使人有余音穿梁,三日不绝的感受

attributeerror: 'nonetype' object has no at... deepindeed: windows下图片所在路径中不 要有中文,否则找不到

Hash (散列) 冲突解决 线性探测再散列... 星辰诀: 抛开吸引人的标题,博主开发的精 神值得学习。

静态主席树 超详细!!! 不看后悔一生星辰诀: 很棒呀,学习啦,谢谢分享!

### 最新文章

numpy 安装

P1198 [JSOI2008]最大数 线段树入门

P3119 [USACO15JAN]草鉴定Grass Cownoisseur 缩点 topo或最长路

2021年 1篇 2019年 271篇

2018年 247篇

### 目录

