

[比赛链接](#)

## 补题情况

题目	蒋贤蒙	王赵安	王智彪
A	0	0	0
B	2	0	2
C	2	0	1
D	0	0	0
E	2	0	1
F	2	0	2
G	0	0	0
H	0	0	0
I	2	0	2
J	2	0	2

## 题解

### G. Product

#### 题意

给定  $n, k, D$  求

$$\sum_{\sum a_i = D, a_i \geq 0} \frac{D!}{\prod_{i=1}^n (a_i + k)}$$

#### 题解

不妨设  $b_i = a_i + k$

$$\sum_{\sum a_i = D, a_i \geq 0} \frac{D!}{\prod_{i=1}^n (a_i + k)} = \frac{D!}{(D + nk)!} \sum_{\sum b_i = D + nk, b_i \geq k} \frac{(D + nk)!}{\prod_{i=1}^n b_i}$$

不难发现，式子右半部分的组合意义是由元素  $1 \sim n$  构成的长度为  $D + nk$  的排列个数，其中每个元素出现次数不小于  $k$

不妨考虑容斥，设  $\text{dp}(i, j)$  表示由元素  $1 \sim i$  构成的长度为  $j$  的排列个数，其中每个元素出现次数小于  $k$  不难得到状态转移

$$\text{dp}(i, j) = \sum_{v=0}^{\min(j, k)} \binom{j}{v} \text{dp}(i-1, j-v)$$

同时有公式  $n$  种元素出现次数无限制时构成的长度为  $k$  的排列个数为  $n^k$  于是有

$$\sum_{\sum b_i = D + nk, b_i \geq k} \frac{(D + nk)!}{\prod_{i=1}^n b_i} = \sum_{i=0}^n (-1)^i \sum_{j=0}^{\binom{D + nk}{k}} \binom{D + nk}{j} \text{dp}(i, j) (n-i)^{D + nk - j}$$

总时间复杂度  $O(n^2k^2)$

```
const int MAXN=55,MAXV=MAXN*MAXN,mod=998244353;
int quick_pow(int a,int k){
    int ans=1;
    while(k){
        if(k&1)ans=1LL*ans*a%mod;
        a=1LL*a*a%mod;
        k>>=1;
    }
    return ans;
}
int frac[MAXV],invf[MAXV],down[MAXV];
int C(int n,int m){
    return 1LL*frac[n]*invf[m]%mod*invf[n-m]%mod;
}
int C2(int n){
    return 1LL*down[n]*invf[n]%mod;
}
int dp[MAXN][MAXV];
int main(){
    int n=read_int(),k=read_int(),D=read_int();
    //pre
    frac[0]=1;
    _for(i,1,MAXV)frac[i]=1LL*frac[i-1]*i%mod;
    invf[MAXV-1]=quick_pow(frac[MAXV-1],mod-2);
    for(int i=MAXV-1;i;i--)
        invf[i-1]=1LL*invf[i]*i%mod;
    down[0]=1;
    _for(i,0,n*k)
        down[i+1]=1LL*down[i]*(D+n*k-i)%mod;
    //main
    LL ans=quick_pow(n,D+n*k);
    dp[0][0]=1;
    _rep(i,1,n){
        _for(j,0,i*k){
            _for(v,0,k){
                if(j>=v)
                    dp[i][j]=(dp[i][j]+1LL*dp[i-1][j-v]*C(j,v))%mod;
            }
            int d=1LL*dp[i][j]*C(n,i)%mod*C2(j)%mod*quick_pow(n-i,D+n*k-j)%mod;
            if(i&1)
                ans=(ans+mod-d)%mod;
            else
                ans=(ans+d)%mod;
        }
    }
    int t=1;
    _rep(i,D+1,D+n*k)
```

```
t=1LL*t*i%mod;
ans=ans*quick_pow(t,mod-2)%mod;
enter(ans);
return 0;
}
```

From:  
<https://wiki.cvbbacm.com/> - CVBB ACM Team

Permanent link:  
[https://wiki.cvbbacm.com/doku.php?id=2020-2021:teams:legal\\_string:%E7%BB%84%E9%98%9F%E8%AE%AD%E7%BB%83%E6%AF%94%E8%B5%9B%E8%AE%B0%E5%BD%95:contest7&rev=1627387128](https://wiki.cvbbacm.com/doku.php?id=2020-2021:teams:legal_string:%E7%BB%84%E9%98%9F%E8%AE%AD%E7%BB%83%E6%AF%94%E8%B5%9B%E8%AE%B0%E5%BD%95:contest7&rev=1627387128)

Last update: 2021/07/27 19:58