## **Creeper and Cats**

可以假设 p[i][j] 代表苦力怕途经房间 (i,j) 的概率,dp[i][j] 代表苦力怕在途经房间 (i,j) 的情况下,在房间 (i,j) 携带的猫的数量的期望值。初值  $p[1][1] = 1, dp[1][1] = \begin{cases} 1, 房间 \ (1,1) \ f - 只猫 \\ 0, otherwise \end{cases}$ 

当 i,j 不同时为 1 时,假设 A 为苦力怕经过房间 (i-1,j) 并在该房间移动到 (i,j) 的概率,B 为苦力怕经过房间 (i,j-1) 并在该房间移动到 (i,j) 的概率。

故有 
$$A = egin{cases} p[i-1][j], j = m \ rac{1}{2} \ p[i-1][j], j < m \end{cases}$$

$$B = egin{cases} p[i][j-1], i = n \ rac{1}{2} \ p[i][j-1], i < n \end{cases}$$

显然有 p[i][j] = A + B

如果房间 (i,j) 没有猫,则有

$$dp[i][j] = (A \times dp[i-1][j] + B \times dp[i][j-1]) \div (A+B)$$

如果房间内有一只猫,那么,dp[i][j] 在上述转移式的基础上再加上 1 ;如果有一只炸弹猫,那么 dp[i][j] 置 0 ,复杂度 O(nm)

```
#include<bits/stdc++.h>
#define int long long
#define Nmax 1010
#define IOS ios::sync_with_stdio(false);cin.tie(nullptr);cout.tie(nullptr);
using namespace std;
const int mod=1e9+7,inv2=(int)(1e9+8)>>1;
char ch[Nmax][Nmax];
int n,m,p[Nmax][Nmax],dp[Nmax][Nmax];
int inv(int x)
    int n=mod-2,ans=1,base=x;
    while(n)
        if(n&1)
           ans=(ans*base)%mod;
        base=(base*base)%mod;
        n>>=1:
    return ans;
signed main()
    IOS;
    int T;
    cin>>T;
    while(T--)
        cin>>n>>m;
        for(int i=1;i<=n;i++)</pre>
        for(int j=1; j \leftarrow m; j++)
            cin>>ch[i][j];
            if(i==1&&j==1)
                p[1][1]=1;
                dp[1][1]=0;
```

```
else
{
    int pi=i==n?1:inv2,pj=j==m?1:inv2;
    p[i][j]=(pi*p[i][j-1]+pj*p[i-1][j])%mod;
    dp[i][j]=(((pi*p[i][j-1]*mod)*dp[i][j-1]+(pj*p[i-1][j]*mod)*dp[i-1][j])%mod)*inv(p[i][j])%mod;
}
if(ch[i][j]=='C')
    dp[i][j]=(dp[i][j]+1)%mod;
else if(ch[i][j]=='B')
    dp[i][j]=0;
}
cout<<dp[n][m]<<end1;
}
</pre>
```