

B 题解题报告

【题目描述】

A 和 B 分别有 n 和 m 个糖果，他们玩一个游戏，游戏每一轮解一道题目，A 和 B 解题成功率分别是 p 和 q ，如果两人都解出或都没有解出算平局，否则败者要给胜者一颗糖，知道一方糖果数为 0，另一方胜利，游戏结束。

【思路】

递推。

设 $dp[i]$ 为 A 手上拥有 i 个糖果的胜利概率。

很容易得到转移方程

$$dp[i] = p(1-q)dp[i-1] + q(1-p)dp[i+1] + (1-p-q+2pq)dp[i]$$

整理后可以得到一个递推式

$$dp[i+1] = \frac{p+q-2pq}{p(1-q)} dp[i] - \frac{q(1-p)}{p(1-q)} dp[i-1]$$

$$\text{令 } x = \frac{p+q-2pq}{p(1-q)}, \quad y = \frac{q(1-p)}{p(1-q)}$$

其中 $dp[0]=0, dp[n+m]=1$

式子的初始状态不好确定，因为 $dp[1]$ 未知。

我们不妨将 $dp[1]$ 看做一个未知数。

即

$$dp[2] = xdp[1] - ydp[0] = xdp[1]$$

$$dp[3] = xdp[2] - ydp[1] = (x^2 - xy)dp[1]$$

.....

$$dp[n+m] = f(x, y)dp[1]$$

又因为 $dp[n+m]=1$ ，所以我们可以算出 $dp[1]$

所以递推时我们可以令 $dp[1]=1$

那么最后求得的结果就是 $\frac{dp[n]}{dp[n+m]}$

另外，注意处理好几个特殊情况， $n=0, m=0, p=0 \mid \mid q=1$

【code】

```
#include <cstring>
#include <cstdio>
#include <cstdlib>
#include <iostream>
using namespace std;
double dp[200];
int main (void)
{
    int m,n;
    double p,q;
```

```

while (cin>>n>>m>>p>>q)
{
    if (n==0)
        cout<<"0.00"<<endl;
    else
        if (m==0)
            cout<<"1.00"<<endl;
        else
            if (p==0.0 || q==1.0)
                cout<<"0.00"<<endl;
            else
            {
                double x=(p+q-2*p*q)/(p*(1-q));
                double y=q*(1-p)/(p*(1-q));
                dp[0]=0;
                dp[1]=1;
                for (int i=2;i<=n+m;i++)
                    dp[i]=dp[i-1]*x-dp[i-2]*y;
                printf("%.2f\n",dp[n]/dp[n+m]);
            }
    }
return 0;
}

```