

太戈编程  
etiger.vip

# 信奥算法

# 概率与期望

# MOLLY ZODIAC

12 Kinds + Secret / MOLLY ZODIAC (Classic)



1544盲盒4

请同学简述题意  
突出核心要点

# 连中k个不同

卡牌收集问题里，共 $m$ 种卡牌，目标：  
连续 $k$ 次抽卡结果都不一样  
求抽卡次数期望

$m=4, k=2$

可能的情景

2    2    1    3    1    3    4    1    2

# 连中k个不同

卡牌收集问题里，共 $m$ 种卡牌，目标：  
连续 $k$ 次抽卡结果都不一样  
求抽卡次数期望

定义状态

请同学设计状态含义

$g[i]$ 表示目前已经出现连续 $i$ 个不同时  
要完成 $k$ 个连续不同的任务还要抽的次数的期望

答案表示

$g[0]$

# 简化问题找灵感

$m=2, k=2$

$$g[2] = 0$$

$$g[1] = 2$$

$$g[0] = 3$$

# 简化问题找灵感

$m=3, k=2$

$$g[2] = 0$$

$$g[1] = 1.5$$

$$g[0] = 2.5$$

# 简化问题找灵感

$m=4, k=2$

$$g[2] = 0$$

$$g[1] = 4/3$$

$$g[0] = 7/3$$



边界条件	$g[k]=0$
边界条件	$g[0]-g[1]=1$

转移方程	走一步看看	one-step analysis
$g[i]=1+\textcolor{red}{1/m}*(\textcolor{red}{g[1]}+\textcolor{red}{g[2]}+\dots+\textcolor{red}{g[i]})+(\textcolor{blue}{m-i})/m*\textcolor{blue}{g[i+1]}$		



抽1张  
额外的牌



抽中的牌是最近的  
 $i$ 张不同的牌之一



抽中的牌不是最近的  
 $i$ 张不同的牌之一

如何求解 $g[0]$ ?

$$g[i]=1+\textcolor{red}{1}/m^*(g[\textcolor{red}{1}]+g[\textcolor{red}{2}]+\dots+g[\textcolor{red}{i}])+(\textcolor{blue}{m-i})/m^*g[\textcolor{blue}{i+1}]$$

$$g[i-1]=1+\textcolor{red}{1}/m^*(g[\textcolor{red}{1}]+g[\textcolor{red}{2}]+\dots+g[\textcolor{red}{i-1}])+(\textcolor{blue}{m-i+1})/m^*g[\textcolor{blue}{i}]$$

差分

$$g[i-1]-g[i]=(m-i)/m^*(g[i]-g[i+1])$$

$$g[i]-g[i+1]=m/(m-i)^*(g[i-1]-g[i])$$

$$g[i-1]-g[i]=m/(m-i+1)^*(g[i-2]-g[i-1])$$

...

$$g[1]-g[2]=m/(m-1)^*(g[0]-g[1])$$

$$g[0]-g[1]=1$$


替换

$$g[i]-g[i+1]=m^i/[(m-1)(m-2)\dots(m-i)]$$

$$g[i]-g[i+1]=m^i/[(m-1)(m-2)\dots(m-i)]$$

差分累加

$$g[0]-g[k]=(g[0]-g[1])+(g[1]-g[2])+\dots+(g[k-1]-g[k])$$

```
ld ans=1,p=1;  
for(ld i=1;i<=k-1;i++){  
      
    ans+=p;  
}
```

# DP小结

状态  
定义

展望未来

自然状态

转移  
方程

走一步看看

one-step analysis

当前状态依赖  
走一步之后的状态

差分思想

# 1548.跳舞机1

# 跳舞机1

长度为 $n$ 的字符串只含： $o$ 表示成功， $x$ 表示失败， $?$ 表示一半成功一半失败。得分为连续成功长度平方和，求得分期望值。

定义  
状态

$f[i]$ 代表前 $i$ 个的得分期望

问题  
答案

$f[n]$ 代表前 $n$ 个的得分期望

转移方程推导的核心在于 $f$ 的差分

# 跳舞机1

长度为 $n$ 为字符串只含： $o$ 成功， $x$ 失败， $?$ 一半成功一半失败。得分为连续成功长度平方和，求得分期望值 $f[n]$

差分  
状态

$a[i]$ 代表第 $i$ 格对得分期望的贡献

即 $a[i] = f[i] - f[i-1]$ 为差分

问题  
答案

$a[1] + a[2] + \dots + a[n]$

纸和笔推导转移方程

期望分步走，一步一期望



$a[i]$ 代表第 $i$ 格对得分期望的贡献

随机变量 $x_i$ 为用第 $i$ 格结尾的连续长度

概率 $1-p_i$

$x_i=0$

概率 $p_i$

$x_i=x_{i-1}+1$

$$\begin{aligned}a[i] &= (1-p_i)*0 + p_i*(E[x_i^2] - E[x_{i-1}^2]) \\&= p_i*(E[(x_{i-1}+1)^2] - E[x_{i-1}^2]) \\&= p_i*(E[x_{i-1}^2 + 2x_{i-1} + 1] - E[x_{i-1}^2]) \\&= p_i*(2E[x_{i-1}] + 1) \\&= p_i*(2g[i-1] + 1)\end{aligned}$$

$g[i]$ 代表用第 $i$ 格结尾的连续长度的期望

$$g[i] = p_i * E[x_{i-1} + 1] = p_i * (g[i-1] + 1)$$

```
12 for(int i=1;i<=n;i++){
13     cin>>ch;
14     if(ch=='x') a[i]=g[i]=0;
15     else if(ch=='o'){
16         g[i]=g[i-1]+1;
17         a[i]=2*g[i-1]+1;
18     } else {
19         

|  |
|--|
|  |
|  |


20     }
21 }
22
23 ld sum=0;
24 for(int i=1;i<=n;i++)sum+=a[i];
```

# 1549.跳舞机2

# 跳舞机2

$n$ 次点击，已知第 $i$ 次成功概率 $p_i$ 。得分为连续成功长度立方和，求得分期望值 $f[n]$

差分  
状态

$a[i]$ 代表第 $i$ 格对得分期望的贡献  
即 $a[i]=f[i]-f[i-1]$ 为差分

问题  
答案

$$a[1]+a[2]+\dots+a[n]$$

期望分步走，一步一期望

请同学们尝试  
推导出递推公式

$a[i]$ 代表第 $i$ 格对得分期望的贡献

随机变量 $x_i$ 为用第 $i$ 格结尾的连续长度

概率 $1-p_i$

$$x_i=0$$

概率 $p_i$

$$x_i=x_{i-1}+1$$

$$\begin{aligned} a[i] &= (1-p_i)*0 + p_i*(E[x_i^3] - E[x_{i-1}^3]) \\ &= p_i * E[(x_{i-1}+1)^3 - x_{i-1}^3] = p_i * E[3x_{i-1}^2 + 3x_{i-1} + 1] \\ &= p_i * (3E[x_{i-1}^2] + 3E[x_{i-1}] + 1) = p_i * (3h[i-1] + 3g[i-1] + 1) \end{aligned}$$

$g[i]$ 代表用第 $i$ 格结尾的连续长度的期望

$h[i]$ 代表用第 $i$ 格结尾的连续长度平方的期望

$$g[i] = p_i * E[x_{i-1} + 1] = p_i * (g[i-1] + 1)$$

$$h[i] = p_i * E[(x_{i-1} + 1)^2] = p_i * (h[i-1] + 2g[i-1] + 1)$$

```
15 ☐ for(int i=1;i<=n;i++){  
16     cin>>p;  
17     g[i]=p*(g[i-1]+1);  
18     h[i]=p*(h[i-1]+2*g[i-1]+1);  
19     a[i]=p*(3*h[i-1]+3*g[i-1]+1);  
20 }  
21 ld sum=0;  
22 for(int i=1;i<=n;i++)sum+=a[i];
```

# 太戈编程

1544, 1548, 1549