剑指 Offer 60. n个骰子的点数

Sunday, June 19, 2022 11:31 AM

```
https://leetcode.cn/problems/nge-tou-zi-de-dian-shu-lcof/中等
```

把**n个骰子**扔在地上,所有骰子**朝上一面的点数之和**为s。

输入n, **打印**出s的所有可能的值出现的概率。

你需要用一个浮点数数组返回答案,其中第 i 个元素代表这 n 个骰子所能掷出的点数集合中 第 i 小的那个的概率。

```
示例 1:
   输入: 1
   输出: [0.16667,0.16667,0.16667,0.16667,0.16667]
我的思路:(昨天做了, dp数组含义想错了, 于是,, 算了, 放假了 > <)
   dp[i][i]:第i个筛子和为i的概率。
   dp[i][j]
   初始化,dp[0][j]=0 dp[i][0]=0
       dp[1][j]=1/6
    dp[i][i]=sum(dp[i 1][i 1]+dp[i 1][i 2]+dp[i 1][i 3]+dp[i 1][i 4]+dp[i 1]
    \frac{[j-5]+dp[i-1][j-6]}{}
   今天做出来了,虽然借鉴了一下别人的思路,但依旧是自己的写法。accepted!yeah!
   dp[i][i]含义: 当前i个骰子数之和j的 总骰子组合数
   递推: 当前数字可由少摇一个骰子的点数累加得到, 依旧是跳阶梯思路, 6种跳法
       dp[i][j]=dp[i-1][j-1]+dp[i-1][j-2]+dp[i-1][j-3]+...+dp[i-1][j-6]
   初始化:
       因为数组定义出来默认全为0;故只初始化一个骰子的结果
       dp[1][1]..dp[1][6]均初始化为1。
    最后将结果除以n个骰子的总组合数即可。
```

code:

```
class Solution {
    public double[] dicesProbability(int n) {
        // dp[i][j]:当前i个骰子数之和i的 总骰子组合数
        // 行长为n+1个,列长6*n+1,ij与现实对应,第一行为0个骰子
        int[][] dp=new int[n+1][6*n+1];
        // res:结果数组
        // 数组大小推算: 1个骰子,结果1-6 6个; 2个骰子,2-12 11个; 3个骰子,3-18,16个
        // 故: 5*n+1
        double[] res=new double[5*n+1];
        // 初始化dp数组,默认全0,一个骰子: dp[1][0<j<7]:1
        for(int j=1;j<7;j++){
            dp[1][j]=1;
```

```
}
    // 递推: dp[i][j]=dp[i-1][j-1]+dp[i-1][j-2]+...+dp[i-1][j-6]
    // dp[i][j]为 i个骰子点数之和j 的可能出现次数。
    for(int i=2;i<=n;i++){ // 一个骰子初始化过了,从两个开始
      for(int j=i;j<i*6+1;j++){ // i个骰子的点数之和 j 不可能小于i, 也不可能大于i*
6+1
        for(int k=1;k<7;k++){ // 递推简写 dp[i][j]+=dp[i-1][j-k]
          if(j-k>=0){ // 避免 j很小时 j-k越界。如: dp[2][2]=dp[1][1]+...+dp[1]
[-3]
             dp[i][j] += dp[i-1][j-k];
          }
        }
      }
    double all=Math.pow(6.0,n); // n个骰子所有的组合数
    for(int m=0;m<5*n+1;m++){
      res[m]=dp[n][n+m]/all; // 取n个骰子的每一个可能数的可能性存到res
    }
    return res;
  }
}
```