12432894 张晨

Task 1

总结:设置三层循环进行运算

when a = 10, b = 5, c = 1, the result is 5; when a = 6, b = 4, c = 2, the result is -10

Task 2

使用'//'进行取整实现'ceil'的功能

定义函数 F(x, F(F(ceil(x/3)) + 2x)),使得 F(x) = F(ceil(x/3)) + 2x,从而实现递归运算。

由于第一个函数有两个变量,因此 F(x)应为字典。即 F(x, meno[x]), meno[x] = F(F(ceil(x/3)) + 2x。

输入初始值 F(1) = 1。

最后定义一个索引列表,将字典中的值输出。

总结:可以运行代码,输入一个 list,即可得到 F(ceil(x/3)) + 2x 处理后的目标 list。

Task 3

3.1.1①穷举法

设置 10 个循环,分别从 1-6 取值,代表 6 个骰子可能得到的值,将值相加如果等于目标值则记录,将所有值循环完毕输出记录的次数。!!! 注意若记录的值过大可能会报错。

总结:代码第一行可以设置例子进行测试。如当 X=31 时,方式有 3393610 种。

3.1.2②动态规划法

- 1.定义状态: 我们定义 dp[i][j] 为投掷 i 个骰子得到和为 j 的方式数量。
- 2.状态转移方程:对于每个骰子和每个可能的投掷数量,我们都有 dp[i][j] = dp[i-1][j-1] + dp[i-1][j-2] + ... + dp[i-1][j-6] (如果 j 大于等于当前骰子的面值)。这表示投掷第 i 个骰子时,我们可以得到从 1 到 6 的任何值,并将其加到前面的 i-1 个骰子的和中。
- 3.初始化: 我们初始化 dp[0][0]=1,表示投掷 0 个骰子得到和为 0 的方式只有一种 (即不投掷任何骰子)。

4.计算最优解: 我们填充整个 dp 表, 直到找到 dp[10][x], 其中 x 是我们想要找到的和。

5.结果: dp[10][x] 就是我们想要的结果,即投掷10个骰子得到和为x的方式数量。

总结:代码最后一行可以设置例子进行测试。如当 X=21 时,方式有 147940 种。

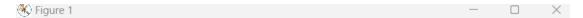
3.2 设置循环让 X 分别取 10-60,运行 3.1 的函数将得到的值用 list 储存,用 \max 求出 list 中最大的值,索引最大值在 list 中的位置,+10 即为此时 X 的值。

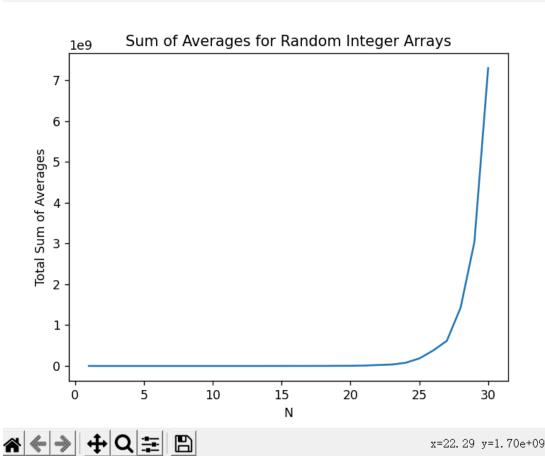
Task 4

- 4.1 使用 random.randint 从 0-10 中取 N 个整数
- 4.2 使用 itertools. combinations 取 list 的所有子集 (a=list, b=长度), 利用 1-list+1 的长度控制生成子集的长度,将所有的子集取平均 (♣ 自身的长度)求和

总结: [1,2,3]均值为 14.0。

4.3 将 N 从 1-100 分别取值,利用 list 将数据储存下来,使用 matplotlib.pyplot 库进行画图。!!! 数据量过大需要很长时间才能得到结果,下图为 N 从 1-30 的结果





Task 5

- 5.1 使用 numpy 库, np.random.randint(low, high=None, size=None)生成 (0, 2, size=(N,M))。利用[0,0]和[N-1][M-1]索引赋值为 1
- 5.2 使用 DFS 深度优先搜索 (通过递归或使用栈来探索每一个可能的路径。在每一步,算法会选择一个方向 (向右或向下),继续深入探索,直到达到终点或遇到障碍。) (参考 CSDN)

我们需要设置一个边界与终点,然后进行递归计算,将他们加上上一行或上一列(走过来的路)的值,最后就可以得到总路径数。(可以想象有三种情况,若两个位置都为0则该点为0对应无通路;若上或左为0则该点位1对应有一条路径;若上和左都为1则该点位2对应有两条路径)

```
[[1 0 0 0 1 1 1]

[1 1 1 0 1 1 0]

[1 1 1 1 1 1 1]

[1 0 0 0 0 1 1]

[1 0 0 0 0 1 1]

[0 0 0 1 1 0 1]]

Out[27]: 9

[[1 1 1 1 1]

[1 1 0 1 1]

[1 0 1 0 1]]

Out[86]: 3
```

示例:

5.3 设置为 10 行, 8 列, 循环 1000 次, 将得到的值相加取平均。(由于试验次数过小因此概率不稳定)