

## 1.Flowchart

对于不同判定条件,选择对应的计算和输出。主要编写思路为使用 if else 语句,通过判定 False 和 Ture 对应满足的条件,共计五种输出结果:  $T \rightarrow T(a, b, c)$ 、 $T \rightarrow F \rightarrow T(a, c, b)$ 、 $T \rightarrow F \rightarrow F(c, a, b)$ 、 $F \rightarrow T(\text{Nothing})$ 、 $F \rightarrow F(c, b, a)$ 。在输入不同的 a、b、c 值时,根据判定条件输出不同 a、b、c 组合对应 x、y、z,并计算  $x+y-10z$ 。

当  $a = 10, b = 5, c = 1$  时,满足判定顺序  $T \rightarrow T$ ,输出  $x=a=10, y=b=5, z=c=1$ ,计算  $x+y-10z=5$ 。

## 2.Continuous ceiling function

这段代码主要定义一个递归函数  $F(x)$ :

首先定义一个字典 memo 用于存储已计算结果,并初始化  $x=1$  时,  $F(x)=1$ ;

如果 x 不在 memo 中,即还没有计算过,那么通过递归调用  $F(x) = F(\text{ceil}(x/3)) + 2x$  计算  $F(x)$ ,其中  $\text{math.ceil}(x / 3)$  表示将 x 除以 3 并向上取整;

计算完成后,将  $F(x)$  的值存储在 memo 中,避免重复计算,提高效率。

## 3.Dice rolling

**3.1** 该题要求计算使用指定数量的骰子得到特定和的方法数,代码编写思路为:

(1) 首先判断目标和是否在所有骰子可能掷出的范围内,如果不在范围内直接返回 0;

(2) 使用动态规划来解决问题,定义一个数组 dp,用于记录得到每个可能和的方法数;

(3) 初始化  $dp[0] = 1$ ,表示得到和为 0 的唯一方法是没有投掷任何骰子;

(4) 对于每一个骰子,使用一个新的数组 next\_dp 来记录当前骰子掷出后可能的和以及对应的方法数;

(5) 遍历每个可能的和,以及当前骰子的每个可能的面值,更新 next\_dp 中的值。

(6) 最后将 next\_dp 的结果更新到 dp 中,继续下一轮骰子的计算;

(7) 最终返回  $dp[\text{target\_sum}]$ ,即为使用所有骰子得到目标和的方法数;

输出结果: The number of ways to get sum 30 with 10 six-faced dice is: 2930455。

**3.2** 题目中为给出具体对 x 进行的操作,假设统计满足 x 能够被拆分为两个因子之和的不同方式的数量: 代码编写思路如下:

(1) 计算每个 x 的组合数:  $(x - 1) // 2$  计算的是把 x 拆分为两个正整数之和的不同组合数,这样可以快速得到所有结果,并将结果存储在 Number\_of\_ways

列表中;

(2) 找出组合数最多的 x 值: `max_ways = max(Number_of_ways)` 获取 `Number_of_ways` 列表中的最大值, 表示组合数最多的数量; `max_x_values = [10 + i for i, ways in enumerate(Number_of_ways) if ways == max_ways]` 使用列表推导式遍历 `Number_of_ways` 列表, 找到所有组合数等于 `max_ways` 的位置, 并通过 `10 + i` 来得到对应的 x 值 (x 初始值为 10);

(3) 输出结果:

`Number_of_ways: [4, 5, 5, 6, 6, 7, 7, 8, 8, 9, 9, 10, 10, 11, 11, 12, 12, 13, 13, 14, 14, 15, 15, 16, 16, 17, 17, 18, 18, 19, 19, 20, 20, 21, 21, 22, 22, 23, 23, 24, 24, 25, 25, 26, 26, 27, 27, 28, 28, 29, 29]`

`x values that yield the maximum number of ways: [59, 60]`

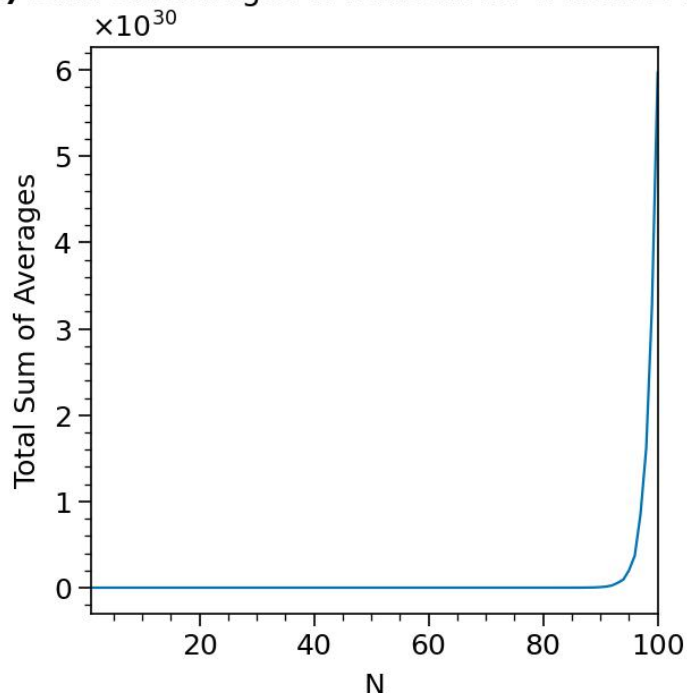
`Maximum number of ways: 29`

## 4. Dynamic programming

**4.1** 生成一个包含 N 个随机整数的数组, 这些整数的范围在 0 到 10 之间。编写函数时采用列表推导式: `random.randint(0, 10) for _ in range(N)`, 列表推导式中的 `for _ in range(N)` 表示重复执行 N 次, 以生成包含 N 个元素的列表。

**4.2** 计算给定数组的所有非空子集的平均值之和, 使用 `itertools` 库中的 `combinations` 函数来生成数组 `arr` 的所有非空子集 `subsets = itertools.combinations(arr, subset_size)`, 计算每个子集的平均值并累加求和 `total_sum += np.mean(subset)`。

**4.3** 调用函数 `Sum_averages` 计算 N 从 1 到 100 对应的集合的所有非空子集的平均值, 结果如图所示:

**(a) Sum of Averages of Subsets for N from 1 to 100**

Total\_sum\_averages 随着 N 的增大呈指数增加, 对于包含 N 个元素的数组, 其非空子集的总数为  $2^N - 1$  个。这意味着随着 N 的增加, 子集的数量以指数方式增长, Total\_sum\_averages 随着指数增加。

## 5. Path counting

**5.1** 使用 random 模块生成随机矩阵后, 指定索引调整元素值。

**5.2** 函数 `def Count_path(matrix):` 用于计算从矩阵左上角到右下角的路径数量, 其中只能向下或向右移动, 并且只能经过值为 1 的单元格。代码采用动态规划的思想来解决路径计数问题。

(1) 创建了一个 dp 动态规划数组, 其大小与输入矩阵相同, 用于存储到达每个单元格的路径数;

(2) 通过双重循环遍历矩阵的每一个单元格, 若 `matrix[i, j] == 1`, 表示该单元格可以通过: 如果该单元格上方的单元格可达 (即 `i > 0`), 则将上方单元格的路径数加到当前单元格。如果该单元格左侧的单元格可达 (即 `j > 0`), 则将左侧单元格的路径数加到当前单元格。`dp[i, j]` 中存储的就是到达位置 (i, j) 的所有路径的累加值, 最终返回 `dp[N-1, M-1]` 就得到了从起点到终点的总路径数。

(3) 输入参数 `N=10, M=8, runs=1000` 次, 通过 for 循环调用 `create_matrix(N, M)` 函数和 `Count_path(matrix)` 函数 1000 次, 计算 Mean number of paths from 1000 runs: 0.628 (使用 random 生成的 matrix, 因此每次计算结果可能不同)。