

HOMEWORK REPORT

个人信息

姓名	学号
吴宇杰	19215028

题目内容

给定一个整数，输出全部整数分割成其他整数的方案

解题思路

利用递归的思路将原问题分解，
用num代表需要分割的数字，max代表最大分割的数，利用循环每个数字对num分割的可能
若num≤max，则产生一种用num分割num的方案，然后循环比num小的数字寻求其他分割方案
若num>max，则循环小于等于max的寻求其他分割方案

实现代码

```
#include <iostream>
#include <vector>

using namespace std;

vector<vector<int>> res;

void num_split(int n, int u, vector<int> cur_list)
{
    if (n == 1) {
        cur_list.push_back(1);
        res.push_back(cur_list);
        return;
    }
    if (u == 1) {
        for (int i=0;i<n;i++){
            cur_list.push_back(1);
        }
        res.push_back(cur_list);
        return;
    }
    if (u > n) {
        num_split(n, n, cur_list);
    }
}
```

```
        return;
    };
    if (n == u) {
        vector<int> next_list(cur_list);
        cur_list.push_back(n);
        res.push_back(cur_list);
        num_split(n, n-1, next_list);
        return;
    }
    num_split(n, u-1, cur_list);
    cur_list.push_back(u);
    num_split(n-u, u, cur_list);
}

int main() {
    int rangeNum;
    cin >> rangeNum;

    num_split(rangeNum, rangeNum, {});

    for(auto &list:res) {
        for(auto &x:list) {
            &x != &(*list.rbegin()) ?
                cout << x << "+" : cout << x;
        }
        cout << endl;
    }
}
```

测试样例

输入：5

输出：

5

1+1+1+1+1

2+1+1+1

2+2+1

3+2

3+1+1

4+1

总结

对于该问题，递归关系可以表示为

$$q(\text{num}, \text{max}) = \begin{cases} 1, & \text{num} = 1 \\ \text{num}, & \text{max} = 1 \\ q(\text{num}, \text{num}), & \text{max} > \text{num} \\ 1 + q(\text{num}, \text{max} - 1), & \text{num} == \text{max} \\ q(\text{num}, \text{max} - 1) + q(\text{num} - \text{max}, \text{max}), & \text{num} < \text{max} \end{cases}$$

递归关系过于复杂，从递归关系上可以看出，每个输出代表着一种情况，没有重复利用子问题出现。所以输出的个数可以近似看为其时间复杂度，输出的总数量可以用生成函数法算出

因为分割整数也是求组合形式，所以可以定义 $P(n)$ 为

$$1 \text{ 取了多少次} \rightarrow (1 + x^1 + x^2 + x^3 + \dots) \quad 2 \text{ 取了多少次} \rightarrow (1 + x^2 + x^4 + x^6 + \dots) \quad 3 \text{ 取了多少次} \rightarrow (1 + x^3 + x^6 + x^9 + \dots) \quad \vdots$$

$$\sum_{n=0}^{\infty} p(n)x^n = (1 + x^1 + x^2 + x^3 + \dots)(1 + x^2 + x^4 + x^6 + \dots)(1 + x^3 + x^6 + x^9 + \dots) \cdots$$

上式是因为当 $|x| < 1$ 时，根据无穷级数的求解可知

$$\sum_{i=0}^{\infty} x^i = \frac{1}{1-x}$$

所以可以得到 $P(n)$ 为

$$\sum_{n=0}^{\infty} p(n)x^n = \prod_{k=1}^{\infty} \left(\frac{1}{1-x^k} \right)$$

可以利用欧拉五边形数定理求解，求解过程没弄懂，略，结论是指数级的，也即时间复杂度为 $O(2^n)$