逻辑航线信息学奥赛系列教程

P2089 烤鸡

题目描述

猪猪 Hanke 特别喜欢吃烤鸡(本是同畜牲,相煎何太急!) Hanke 吃鸡很特别,为什么特别呢?因为他有 101010 种配料(芥末、孜然等),每种配料可以放 111 到 333 克,任意烤鸡的美味程度为所有配料质量之和。

现在, Hanke 想要知道,如果给你一个美味程度 nnn ,请输出这 101010 种配料的所有搭配方案。

输入数据

一个正整数n,表示美味程度。

输出数据

第一行,方案总数。

第二行至结束,101010个数,表示每种配料所放的质量,按字典序排列。

如果没有符合要求的方法,就只要在第一行输出一个 000。

输入样例

11

输出样例

 方案1: 直接枚举每一种材料的用量, 判断其总和是否与目标相同。

编码

```
#include <bits/stdc++.h>
using namespace std;
#define rep(i) for (int i=1; i <= 3; i++)
int li[60000][10];
int main(int argc, char **argv) {
    int k, ans = 0, a, b, c, d, e, f, g, h, i, j;
    cin >> k;
    rep(a) {
        rep(b) {
            rep(c) {
                rep(d) {
                     rep(e) {
                         rep(f) {
                             rep(g) {
                                 rep(h) {
                                      rep(i) {
                                          rep(j) {
                                              if (a + b + c + d + e +
                                              g + h + i + j == k) {
                                                  li[ans][0] = a;
                                                  li[ans][1] = b;
                                                  li[ans][2] = c;
                                                  li[ans][3] = d;
                                                   li[ans][4] = e;
                                                   li[ans][5] = f;
                                                   li[ans][6] = g;
                                                   li[ans][7] = h;
                                                   li[ans][8] = i;
                                                  li[ans][9] = j;
                                                  ans += 1;
                                          }
                                     }
                                  }
                             }
                         }
                     }
                }
            }
        }
```

```
cout << ans << endl;</pre>
     for (int i = 0; i < ans; i++) {
          for (int j = 0; j < 10; j++) {
              printf("%d ", li[i][j]);
         printf("\n");
     }
     return 0;
 }
方案2: 剪枝优化
我们先来确定一下第一种调料A的取值。
它存在以下4种情况:
情况1: 美味值为30时, A只有一种可能, 即等于3克, 可以看成3到3。
情况2: 美味值为29时, A有两种可能, 即2克或者3克, 可以看成2到3。
情况3: 美味值小于等于28且大于10时, A存在三种可能, 即: 1克、2克或者3, 可以看成1到3
情况4: 美味值等于10时, A只有一种可能, 即等于1克, 可以看成1到1。
所以我们能够根据美味值,来提前锁定A的取值范围,即max(1,n-27)到min(3,n-9)。
当A的值锁定的时候, 我们就可以来推导B的取值, 即max(1,n-24-A)到min(3,n-8-A)。
以此类推:
C = \max(1, n-21-A-B) \supseteq \min(3, n-7-A-B),
D = \max(1, n-21-A-B-C) \supseteq \min(3, n-7-A-B-C),
E = \max(1, n-18-A-B-C-D)  到\min(3, n-6-A-B-C-D) .....
I = max(1, n-3-A-B-C-D-E-F-G-H) \mathfrak{I} = max(1, n-3-A-B-C-D-E-F-G-H)
J = max(1, n-A-B-C-D-E-F-G-H-I) \mathfrak{I}min(3, n-A-B-C-D-E-F-G-H-I)
 #include <bits/stdc++.h>
 using namespace std;
 #define rep(i, a, b) for (int i = max(1,a); i \le min(3,b); i++)
 int li[60000][10];
 int main(int argc, char **argv) {
    int n, ans = 0, a, b, c, d, e, f, g, h, i, j;
    cin >> n;
    rep(a, n - 27, n - 9) {
        rep(b, n - 24 - a, n - 8 - a) {
```

rep(c, n - 21 - a - b, n - 7 - a - b) {

rep(e, n - 15 - a - b - c - d,

rep(d, n - 18 - a - b - c, n - 6 - a - b - c) {

编码

```
n - 5 - a - b - c - d) {
                    rep(f, n - 12 - a - b - c - d - e,
                        n - 4 - a - b - c - d - e) {
                        rep(g, n - 9 - a - b - c - d - e - f,
                            n - 3 - a - b - c - d - e - f) {
                             rep(h, n - 6 - a - b - c - d - e - f - g,
                                 n - 2 - a - b - c - d - e - f - g) {
                                 rep(i, n - 3 - a - b - c - d - e - f - g - h,
                                     n - 1 - a - b - c - d - e - f - g - h) {
                                     rep(j, n - a - b - c - d - e - f - g - h -
                                         n - a - b - c - d - e - f - g - h - i)
                                         li[ans][0] = a;
                                         li[ans][1] = b;
                                         li[ans][2] = c;
                                         li[ans][3] = d;
                                         li[ans][4] = e;
                                         li[ans][5] = f;
                                         li[ans][6] = g;
                                         li[ans][7] = h;
                                         li[ans][8] = i;
                                         li[ans][9] = j;
                                         ans += 1;
                                     }
                                }
                            }
                        }
                    }
               }
    }
}
cout << ans << endl;</pre>
for (int i = 0; i < ans; i++) {
    for (int j = 0; j < 10; j++) {
        printf("%d ", li[i][j]);
   printf("\n");
}
return 0;
```

逻辑航线培优教育,信息学奥赛培训专家。

}

扫码添加作者获取更多内容。



· f +