逻辑航线信息学奥赛系列教程

1222: 放苹果

题目描述

把M个同样的苹果放在N个同样的盘子里,允许有的盘子空着不放,问共有多少种不同的分法? (用K表示)5,1,1和1,5,1 是同一种分法。

输入

第一行是测试数据的数目t (0 \leq t \leq 20)。以下每行均包含二个整数M和N,以空格分开。 $1\leq$ M,N \leq 10。

输出

对输入的每组数据M和N,用一行输出相应的K。

输入样例

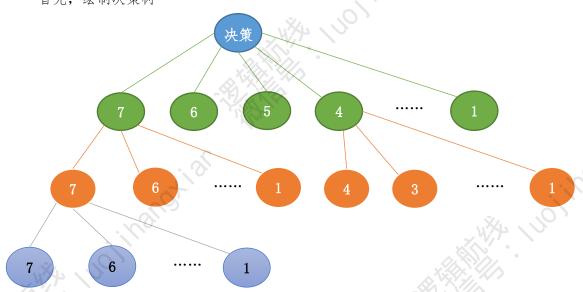
1 7 3

输出样例

8

解析

首先,绘制决策树



上图中每个颜色代表不同盘子可能装载的最大数量,从上到下依次是第一个盘子,第二个盘子,第三个盘子。

通过建立决策树,我们可以很清晰的看出回溯的可选择方案,即,每个盘子可以装载的数量,如果三个盘子的总和刚好等于目标值,那么,我们就判定找到了一种组合。

如果, 盘子全部用完时, 依然有剩余, 则是无效组合。

注意,每个盘子能装载的大小,都不能超过当前方案的上限。

例如图上橙色部分所示,前一个盘子的最大上限为5,那么下一个盘子的可选方案也只能从5开始,这样才能够避免出现重复选项。另外,本题的方案列表无须还原,因为彼此之间不存在相互影

编码

```
#include <bits/stdc++.h>
using namespace std;
int cnt;
///restApple 待分配苹果数
///restPlate 待分配盘子数
            每个盘子可分配的最大数量
///divApple
void dfs(int restApple, int restPlate, int divApple)
   //没有可分配的苹果,说明找到了一种方法
   if (restApple == 0) {
       cnt++;
   } else {
       //剩余盘子大于0
       if (restPlate > 0) {
          //避免出现相同的划分方法
         for (int i = divApple; i > 0;
              //下一个盘子还有的装
            //restPlate-1 减少一个已分配的盘子
               //restApple-i 将已分配的苹果减掉
               dfs(restApple - i, restPlate - 1, i);
int main(int argc, char **argv) {
   int num, m, n;
   cin >> num;
   for (int i = 0; i < num; i++) {</pre>
       cnt = 0;
      cin >> m >> n;
       dfs(m, n, m);
       cout << cnt << endl;
   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。

