

对“编程小练习：拆分自然数”的解答

张帅

2014 年 8 月 19 日

偶然间见到老赵的这道“编程小练习：拆分自然数”¹，觉得非常有意思，难度适中，非常适合作为面试题。题目如下：

给出 sum 、 min 、 max 和 n 四个正整数，请输出所有将 sum 拆分为 n 个正整数之和，其中每个正整数 k 都满足： $\text{min} \leq k \leq \text{max}$ 。这 n 个正整数之间可以重复，不过由于加法交换率的作用， $1+2$ 和 $2+1$ 便算是重复的拆分了。

例如， $\text{sum} = 5$ ， $n = 3$ ， $\text{min} = 1$ ， $\text{max} = 3$ ，这时候满足条件的拆分方式只有两种：

◁ $1+1+3$

◁ $1+2+2$

这个练习和上次不同，我们假设所有的输入都是正整数。您无需对其进行合法性判断，只要专注于业务实现便是。

题目不难理解，难的是怎么想。

一 暴力解法

最容易想到的就是暴力解法了。

¹<http://blog.zhaojie.me/2009/06/1507847.html>

1. 构造一条长为 n 的序列，序列中的每一个数都可以取 $[\min, \max]$ 的任意自然数。依次去验证这些序列中所有数字的和是否为 sum ，得到一批序列。
2. 从上一步中得到的序列去除重复项。

算法也不难实现，首先是生成序列，见[清单 1.1](#)。

清单 1.1: 枚举所有序列

```
static IEnumerable<IEnumerable<int>> EnumerateSequences(int min, int max, int n) {  
    if (n == 0) {  
        return Enumerable.Repeat(Enumerable.Empty<int>(), 1);  
    } else {  
        return EnumerateSequences(min, max, n - 1).SelectMany(acc =>  
            Enumerable  
                .Range(min, max - min + 1)  
                .Select(k => Enumerable.Repeat(k, 1).Concat(acc)));  
    }  
}
```

我们总是靠在长度为 $n - 1$ 的序列头部加上一个在区间 $[\min, \max]$ 中的数来得到一个新的序列。当 $n = 0$ 时，得到空序列。

这样，我们只需为生成的序列加上筛选条件 `Where(lst => lst.Sum() == sum)`，就可以得到第一步的结果。

上面那段代码中的 `Enumerable.Repeat(x, 1)` 太丑了，但是没办法，谁让 C# 中没有个像 F# 中 `Seq.singleton` 之类的方法呢？

第二步稍微复杂一点，但是既然都用了暴力解法了，时间复杂度稍微想一下至少也是 $O((\max - \min)^n)$ 了，也无所谓牺牲一点性能把功能先实现了。很好想到的方法是先把得到的每个序列排一下序，然后串成字符串看是否重复了，代码见[清单 1.2](#)。

这样一来，惨不忍睹的暴力解法就很容易写出来了（[清单 1.3](#)）

在细节上提高这一算法的性能已经没有任何实际意义了，但是我们的工作并没有白费。这个暴力解法简单易懂，几乎不可能写错，可以用来生成一些较小的测试用例。比如 `BruteForce(8, 0, 5, 3)` 的结果有：

清单 1.2: 比较序列相等

```
internal class EnumerableEqualityComparer<T> : IEqualityComparer<IEnumerable<T>>
{
    public bool Equals(IEnumerable<T> x, IEnumerable<T> y) {
        return ConvertToString(x) == ConvertToString(y);
    }

    public int GetHashCode(IEnumerable<T> obj) {
        return ConvertToString(obj).GetHashCode();
    }

    private static string ConvertToString(IEnumerable<T> source) {
        return string.Join(",", source);
    }
}
```

清单 1.3: 暴力解法

```
public static IEnumerable<IEnumerable<int>> BruteForce(
    int sum,
    int min,
    int max,
    int n)
{
    return EnumerateSequences(min, max, n)
        .Where(lst => lst.Sum() == sum)
        .Select(lst => lst.OrderBy(x => x))
        .Distinct(new EnumerableEqualityComparer<int>());
}
```

◁ 0,3,5

◁ 0,4,4

◁ 1,2,5

◁ 1,3,4

◁ 2,2,4

◁ 2,3,3

接下来，我们将使用这一测试用例验证其他比较复杂（但是高效）的算法。

二 仔细思考，收集信息

暴力解法给我们带来的启发性并不大，但是也能带来一定有用的信息。

稍微想一下我们就会发现，这个程序对于输入是有一定要求的：

1. $\text{sum} \geq 0$
2. $n \geq 1$
3. $\text{min} \geq 0$
4. $\text{max} \geq 0$
5. $\text{min} \leq \text{max}$ （仔细想一下，可不可以相等呢？）
6. $\text{min} \cdot n \leq \text{sum} \leq \text{max} \cdot n$

除此之外，在满足这些输入要求的情况下，**一定有解**。一定有解其实是一个很重要的性质。这意味着：

1. 我们不需要检查给定的输入是否有解，直接就可以开始运算；
2. 我们的算法不会因为输入的不同，而陷入死循环（不能停机）；
3. 我们的算法一定有输出。

三 使用递归的思想解决问题

应用数学思维来解决问题时，首先应当把问题的描述形式化，即使用数学语言来精确地描述问题。因此原问题转变为如下形式：

寻找恰当的函数 f ，满足：

输入： $\text{sum}, \text{min}, \text{max}, n \in \mathcal{N}$ ，其中 $\text{min} \leq \text{max}$ ， $n \geq 1$ ， $\text{min} \cdot n \leq \text{sum} \leq \text{max} \cdot n$ 。

输出：所有的序列 $\{a_1, a_2, \dots, a_n\}$ ，满足 $\sum_{k=1}^n a_k = \text{sum}$ ，且 $\text{min} \leq a_1 \leq a_2 \leq \dots \leq a_n \leq \text{max}$ 。

从这里开始，我们只考虑输入满足要求的情况。

递归的本质就是数学归纳法，而数学归纳法要从基础情况开始。因此我们首先应该考虑基础情况。什么是这个问题的基础情况呢？答案是当 $n = 1$ 的时候。此时我们有且只有一个解——只有一个元素 sum 的序列。

然后我们假设自己已经能解决 $n = k - 1$ ($k > 1$) 情况下的所有问题，考虑怎么利用这些结果解决 $n = k$ 时的问题。假设我们让 a_1 随便取一个在区间 $[\text{min}, \text{max}]$ 中的值，那么剩下的序列就应该是 $f(\text{sum} - a_1, a_1, \text{max}, n - 1)$ 中的任意一个序列。但是我们还应该仔细的检查，调用 f 时的参数是否满足 f 对输入的要求。

现在，只有 a_1 是可以变化的。依次检查输入限制条件，显然 $\text{min}' \leq \text{max}'$ 成立，由 $k > 1$ 保证 $n' = n - 1 = k - 1 \geq 1$ 成立。求解 $\text{min}' \cdot n' \leq \text{sum}' \leq \text{max}' \cdot n'$ ，得到 $a_1 \leq \frac{\text{sum}}{n}$ 和 $\text{sum} - \text{max} \cdot (n - 1) \leq a_1$ 。因为 $a_1 \in \mathcal{N}$ ，所以 $a_1 \leq \lfloor \frac{\text{sum}}{n} \rfloor$ 。现在，我们得到关于 a_1 的三个条件：

1. $a_1 \in [\text{min}, \text{max}], a_1 \in \mathcal{N}$
2. $a_1 \leq \lfloor \frac{\text{sum}}{n} \rfloor$
3. $a_1 \geq \text{sum} - \text{max} \cdot (n - 1)$

现在我们得到了所有的，从 $n = k - 1$ 得到 $n = k$ 的解的信息：v 对于所有满足上述条件的 a_1 ，在其后加上 $f(\text{sum} - a_1, a_1, \text{max}, n - 1)$ 得到的一组序列，得到一组新的序列，即为所求。根据数学归纳法，我们的解是正确的。

至此，写出代码已经不再是一个问题了。（见[清单 3.1](#)）

最后不要忘了写一个接口，检查用户的输入是否满足我们对输入的要求。

写完之后瞄了一眼老赵的答案，他没检查 $\frac{\text{sum}}{n}$ 应该向上还是向下取整。

清单 3.1: 深度优先搜索遍历所有解

```
public static IEnumerable<IEnumerable<int>> DFS(int sum, int min, int max, int n) {  
    if (n == 1) {  
        yield return Enumerable.Repeat(sum, 1);  
    } else {  
        for (int a0 = Math.Max(min, sum - max * (n - 1));  
             a0 <= sum / n;  
             a0++)  
        {  
            foreach (var lst in DFS(sum - a0, a0, max, n - 1)) {  
                yield return Enumerable.Repeat(a0, 1).Concat(lst);  
            }  
        }  
    }  
}
```