



الگوریتم ساخت تمام درخت های BTS و درستی فرمول محاسبه تعداد آنها

آرمان ریاحی

۲۰ آذر ۱۴۰۳

Algorithm 1 AllSkeleton(start, end): for sequential numbers

```
AllSkeleton(start, end)
  if (start > end) then
    return [null]
  allTrees ← [ ]
  for i from start to end do
    leftTrees ← AllSkeleton(start, i - 1)
    rightTrees ← AllSkeleton(i + 1, end)
    for each left in leftTree do
      for each right in rightTrees do
        currentTree ← new Node(i)
        currentTree.left ← left
        currentTree.right ← right
        add currentTree to allTrees
  return allTree
```

کد پایتون مربوط به الگوریتم بالا به شکل زیر است:

```
class Node:
    def __init__(self, data):
        self.left = None
        self.right = None
        self.data = data

def allSkelet(start, end):
    if start > end :
        return [None]

    allTrees = []
    for i in range(start, end + 1):
        leftTrees = allSkelet(start, i - 1)
        rightTrees = allSkelet(i + 1, end)

        for left in leftTrees:
```

```

    for right in rightTrees:
        currentNode = Node(i)
        currentNode.left = left
        currentNode.right = right
        allTrees.append(currentNode)

    return allTrees

```

کد و الگوریتم داده شده در حالتی است که توالی لیست اعداد ما قدر نسبتی برابر با ۱ داشته باشد. الگوریتم زیر برای حالت کلی است یعنی اگر اعداد فقط حالت صعودی داشته باشند.

Algorithm 2 AllSkeleton($A[a_1, \dots, a_n]$): for ascending numbers

```

start = 0
end = A.length - 1
AllSkeleton(start, end)
    if (start > end) then
        return [null]
    allTrees ← [ ]
    for i from start to end do
        leftTrees ← AllSkeleton(start, i - 1)
        rightTrees ← AllSkeleton(i + 1, end)
        for each left in leftTree do
            for each right in rightTrees do
                currentTree ← new Node(A[i])
                currentTree.left ← left
                currentTree.right ← right
                add currentTree to allTrees
    return allTree

```

تعداد درخت ها را می توان با استفاده از رابطه بازگشتی به صورت زیر نوشت:

$$T(n) = \begin{cases} \sum_{i=1}^n T(i-1)T(n-i) & n \geq 1 \\ 1 & n = 0 \end{cases}$$

$$\sum_{i=1}^n T(i-1)T(n-i) = \sum_{i=0}^{n-1} T(i)T(n-i-1)$$

تابع مولد $B(x)$ را در نظر می گیریم:

$$B(x) = \sum_{n=0}^{\infty} T(n)x^n$$

$$\begin{aligned}
 &= 1 + \sum_{n=1}^{\infty} T(n)x^n = 1 + \sum_{n=1}^{\infty} \sum_{i=0}^{n-1} T(i)T(n-i-1)x^n = 1 + x \sum_{n=1}^{\infty} \sum_{i=0}^{n-1} T(i)x^i T(n-i-1)x^{n-i-1} \\
 &= 1 + x \sum_{n=0}^{\infty} \sum_{i=0}^n T(i)x^i T(n-i)x^{n-i} = 1 + xB^2(x)
 \end{aligned}$$

$$\Rightarrow B(x) = 1 + xB^2(x) \Rightarrow xB^2(x) - B(x) + 1 = 0 \Rightarrow B(x) = \frac{1}{2x} (1 \pm \sqrt{1-4x})$$

برای این که $B(x)$ حول نقطه $x = 0$ خوش رفتار باشد $B(x) = \frac{1}{2x} (1 - \sqrt{1-4x})$ را انتخاب می کنیم.

بسط دو جمله ای $\sqrt{1-4x}$ را می نویسیم:

$$\begin{aligned}\sqrt{1-4x} &= \sum_{n=0}^{\infty} \binom{\frac{1}{2}}{n} (-4x)^n \\ B(x) &= \frac{1}{2x} (1 - \sqrt{1-4x}) = \frac{1}{2x} \left(1 - \sum_{n=0}^{\infty} \binom{\frac{1}{2}}{n} (-4x)^n \right) = -\frac{1}{2x} \sum_{n=1}^{\infty} \binom{\frac{1}{2}}{n} (-4x)^n \\ &= -\frac{1}{2} \sum_{n=1}^{\infty} \binom{\frac{1}{2}}{n} (-1)^n (2)^{2n} (x)^{n-1} \\ \binom{\frac{1}{2}}{n} &= \frac{\frac{1}{2}(\frac{1}{2}-1)(\frac{1}{2}-2)\dots(\frac{1}{2}-(n-1))}{n!} \\ &= \frac{(-1)^{n-1}(1 \times 1 \times 3 \times 5 \times \dots \times (2(n-1)-1))}{n!2^n} \\ &= \frac{(-1)^{n-1}(1 \times 1 \times 3 \times 5 \times \dots \times (2(n-1)-1))(2 \times 4 \times 6 \times \dots \times (2(n-1)))}{n!2^n(2 \times 4 \times 6 \times \dots \times (2(n-1)))} \\ &= \frac{(-1)^{n-1}(2(n-1))!}{n!2^{2n-1}(n-1)!}\end{aligned}$$

پس داریم:

$$B(n) = \sum_{n=1}^{\infty} \frac{(2(n-1))!}{(n-1)!n!} x^{n-1} = \sum_{n=0}^{\infty} \frac{(2n)!}{n!(n+1)!} x^n = \sum_{n=0}^{\infty} \frac{1}{n+1} \binom{2n}{n} x^n$$

چون $T(n)$ ضریب جمله x^n در تابع مولد است پس:

$$T(n) = \frac{1}{n+1} \binom{2n}{n}$$