

# Problem 11~15

2021年9月26日 21:31

#10342 [2020-03-04] 这套题 (a)

对于这种  $[l_i, r_i]$  类型的限制，我们首先给每个数都默认加上  $l$ ，然后容斥哪些  $r$  超标了。  
记  $l = \sum l_i$ ,  $r = \sum r_i$ ,  $w(x) = [x \in T]$ ，根据插板法有：

$$Ans = \sum_{S \subseteq \{N\}} (-1)^{|S|} \cdot \sum_{s=L}^R w(s) \cdot \binom{s - \sum_{i \in S} l_i - \sum_{i \notin S} (r_i + 1) + (n - 1)}{n - 1}$$

记  $T(S) = \sum_{i \in S} l_i + \sum_{i \notin S} r_i + 1 - (n - 1)$ ，则有：

$$Ans = \sum_{S \subseteq \{N\}} (-1)^{|S|} \cdot \sum_{s=L}^R w(s) \cdot \binom{s - T(S)}{n - 1}$$

可以看到，最重要的问题变为了计算这个组合数的和；由于有着两个不同的自变量，且  $n - 1$  很小，我们用范德蒙德卷积将其拆开：

$$Ans = \sum_{S \subseteq \{N\}} (-1)^{|S|} \cdot \sum_{s=L}^R w(s) \cdot \sum_{l=0}^{n-1} \binom{s}{l} \binom{-T(S)}{n-1-l} = \sum_{S \subseteq \{N\}} (-1)^{|S|} \cdot \sum_{l=0}^{n-1} \binom{-T(S)}{n-1-l} \sum_{s=L}^R w(s) \cdot \binom{s}{l}$$

这真的是对的吗？由于  $-T(S)$  是负数，所以上面这个式子是错误的。但是我们如果给组合数拓域，拓展到  $\binom{-n}{m}$ ,  $m > 0$  的情况，那么它就能成立。

关于负数组合数的性质，我们说两个：

1.  $\binom{-n}{m} = \binom{n+m-1}{m} (-1)^m$ ，这个可以由  $A_n^k = n^k$  得到，也可以由阶乘的递推形式  $((-n)! = (-n) \times (-n-1) \times (-n-2) \cdots (-n-m+1) \times (-n-m)! \rightarrow \frac{(-n)!}{(-n-m)!})$  得到；还可以由杨辉三角而惊人地得到。
2. 拓展版的杨辉三角如下，可见它是满足递推式的。

1	-3	6	-10	15	-21	28
1	-2	3	-4	5	-6	7
1	-1	1	-1	1	-1	1
1						
1	1					
1	2	1				
1	3	3	1			
1	4	6	4	1		

正因为它满足递推式，所以它满足二项式定理，于是就能得出范德蒙德卷积。

但是，枚举的上下界需要改一下，因为原本的式子中如果出现负数，就会使这项等于 0：

$$Ans = \sum_{s \subseteq \{N\}} (-1)^{|s|} \cdot \sum_{l=0}^{n-1} \binom{-T(s)}{n-1-l} \sum_{s=\max(-T(s),0)}^R w(s) \cdot \binom{S}{l}$$

问题也就转化为了，如何快速求  $\sum_{l=0}^R w(s) \cdot \binom{S}{l}$

现在，设  $f_{i,j,k} = \sum_{p=0}^{d^{j+1}-1} w(p+d^j k) \binom{p+d^j k}{i}$  我们再次将其用范德蒙德卷积拆开：

$$\begin{aligned} f_{i,j+1,k} &= \sum_{p=0}^{d^{j+1}-1} w(p+d^{j+1}k) \binom{p+d^{j+1}k}{i} \\ &= w(k) \cdot \sum_{p=0}^{d^{j+1}-1} w(p) \cdot \sum_{l=0}^i \binom{p}{l} \binom{d^{j+1}k}{i-l} \\ &= w(k) \cdot \sum_{l=0}^i \binom{d^{j+1}k}{i-l} \sum_{p=0}^{d^{j+1}-1} w(p) \cdot \binom{p}{l} \\ &= w(k) \cdot \sum_{l=0}^i \binom{d^{j+1}k}{i-l} \sum_{p=0}^{d-1} f_{l,j,p} \end{aligned}$$

直接前缀和优化，预处理部分复杂度可以接受。对于每个  $R$ ，我们再数位  $DP$  一遍，贡献为：

$$w(pre) \cdot \sum_{l=0}^i \binom{pre}{i-l} \sum_{p=0}^{now-1} f_{l,j,p}$$

其中， $pre$  为前面已经确定的位； $now$  是当前位。另外你可能有疑问——为什么要有  $k$  这一维？这是为了方便用范德蒙德卷积展开来；实际上是不用记下这一维的，这一维上直接枚举  $k$  就行了。