

# Fly

## 题意

给定一个长度为  $n$  的数列  $a_i$  和  $k$  个限制形如  $(b_i, c_i)$  和一个数  $m$  求有多少个数列  $x_i$  满足  $\sum_{i=1}^n x_i \leq m$  且  $x_{b_i} \& 2^{c_i} = 0$

$n \leq 4 \times 10^4, m \leq 10^{18}, k \leq 5 \times 10^3, \sum_{i=1}^n a_i \leq 4 \times 10^4, b_i \leq n, c_i < 60, \text{MOD} = 998244353$

## 题解

我们发现限制是对于每个  $x_i$  的二进制位进行的，所以考虑直接将  $a_{ix_i}$  分成  $\sum_{i=1}^n a_i \cdot 2^{ky_{i,k}}$  其中  $y_{i,k}$  表示  $a_i \cdot 2^k$  是否被选择了。这样我们就把问题转化成了  $a_i \cdot 2^k$  这共  $60n$  个物品，其中有  $k$  个物品被强制不能选择时，选择的物品的总和不超过  $m$  的方案数。

注意到  $m$  非常大，所以直接做背包是没有前途的。这时候我们注意到  $a_i \cdot 2^k$  这样的物品是不会影响到总和的二进制最低的  $k$  位的，所以我们考虑按照  $2^0$  到  $2^{59}$  这个顺序来对这些物品进行 DP

我们定义  $dp_{i,j,0/1}$  表示已经选完  $2^i$  一类的物品，总和  $S$  满足  $\lfloor \frac{S}{2^{i+1}} \rfloor = j$  且  $S \% 2^i$  是否严格大于  $m \% 2^i$  的方案数。

考虑先分析一下第二维的范围，我们假设  $\sum_{i=1}^n a_i = SA$  已经选完  $2^k$  的物品时  $\sum_{i=0}^k \lfloor \frac{SA}{2^{i+1}} \rfloor \leq 2^{k+1} SA$  所以第二维最多也就是  $SA$  同时我们也可以发现这时候直接 DP 还是没啥前途。

考虑对于每一类物品一起算，利用生成函数显然就是  $\prod_{i=1}^n \sum_{(i,k) \notin (b,c)} (1+x^{2^ka_i})$  进行变化可以变为  $\prod_{i=1}^n \sum_{(i,k) \in (b,c)} (1+x^{2^ka_i})^{-1}$  我们考虑将其中的  $x^{2^k}$  变为  $x$  因为对于每个  $2^k$  我们可以发现剩余的部分是完全相同的。前面的部分设为  $g(x) = \prod_{i=1}^n (1+x^{a_i})$  后面的部分我们考虑对每个  $2^k$  我们做一次反向的背包来得到最终的式子，设其为  $G(x)$

我们注意到，对于  $x^i G(x)$  和  $dp_{k-1,j,0/1}$  我们

考虑对于每个  $2^k$  得到  $G(x)$  之后怎么结合  $dp_{k-1}$  来得到  $dp_k$  我们分两类来转移  $dp_{k, \lfloor \frac{X}{2} \rfloor, [X \& 1 > m_k]} = \sum_{i+j=X} [x^i] G(x) \cdot dp_{k-1,j,0}$  和  $dp_{k, \lfloor \frac{X}{2} \rfloor, [X \& 1 \geq m_k]} = \sum_{i+j=X} [x^i] G(x) \cdot dp_{k-1,j,1}$  这两类分别做一次卷积即可。

最后我们的答案就是  $dp_{59,0,0}$  我实现略微卡常。

From:  
<https://wiki.cvbbacm.com/> - CVBB ACM Team

Permanent link:  
[https://wiki.cvbbacm.com/doku.php?id=2022-2023:teams:eager\\_to\\_embrace\\_the\\_seniors\\_thigh:1h&rev=1660206612](https://wiki.cvbbacm.com/doku.php?id=2022-2023:teams:eager_to_embrace_the_seniors_thigh:1h&rev=1660206612)

Last update: 2022/08/11 16:30