

解法一

我会萌萌哒大暴力！

尝试枚举每条边选或者不选，判断可行性并计算答案。

或者其他随便搞搞。

复杂度 $O(2^{\{n*(n-1)/2\}} * n)$

期望得分 10 分。

解法二

我会 Kruskal 或者 Prim！

计算出每条边的边权直接套用最大生成树算法。

复杂度 $O(n^2 \log(n^2))$

期望得分 30 分。

解法三

对于权值相等的点之间显然要相连，所以可以把每种权值的点简化成一个。

结合解法一二暴力即可。

复杂度 $O(n + (A_i^2 \log(A_i^2)))$ 。

期望得分 45 分。

解法四

先将权值相等的点消去。

仿照最大生成树算法从大往小枚举边权，暴力算出这种边相连的未连接的联通块个数，合并之。

复杂度 $O(A_i^2)$ 。

期望得分 60 分。

解法五。

先将权值相等的点消去。

仿照最大生成树算法从大往小枚举边权，假设当前枚举的边权值为 i ，这种边显然存在于点权为 $k*i$ 的点之间，我们暴力枚举 k ，这些点中有些点已经相连（两个点的点权为 k_1*i 和 k_2*i 且 k_1 与 k_2 不互质时），而另外的点未相连（两个点的点权为 k_1*i 和 k_2*i 且 k_1 与 k_2 互质时）。那么我们将所有未相邻的联通块连起来，并计算答案。

枚举倍数的复杂度是调和级数。

复杂度 $O(n \log n)$ 。

期望得分 100 分。