

## sol

---

## poly

---

按照题意模拟即可。

## meal

---

记  $s(i)$  为操作前 1 到  $i$  中  $x[i]$  的最小值。

显然，操作后  $x[i]$  的最小值为  $x[i] - s(i)$ 。

所以答案为  $\max\{x[i] - s(i)\}$ 。

## hotpot

---

### 算法1:

枚举删哪条边，用 *Tarjan* 算出所有割边。

### 算法 2:

我们发现如果一条树边有贡献则树上最多只有一条新加的边覆盖了它，那么我们只要写一下 *LCA* (最近公共祖先算法)然后树上差分一下，被新边覆盖了恰好一次的树边就会有1的贡献，而没有被覆盖的有  $m$  的贡献，直接统计一下就好了。复杂度:  $O(n \log n)$  或  $O(n)$  (取决 *LCA* 算法的复杂度)，期望得分: 90 ~ 100 分。

## gcd

---

如果一条边不存在，那么这条边的两个端点最终必然会被分到不同的团中，故有解的条件是原图的反图是二分图。

对于反图的每个连通块，将其黑白染色后，黑色和白色最终会在不同的团中，我们可以进行背包 DP，例如  $f(i,j)$  表示是否有方案满足前  $i$  个连通块中的点有  $j$  个在其中一个团内。总时间复杂度  $O(n^2)$ 。

## war

---

发现最长的区间不会超过  $\sqrt{n}$ ，那么我们只需要枚举长度  $\leq \sqrt{n}$  的所有子串。用字典树找严格小于当前字典序的最大值。时间复杂度是  $O(n^2)$ ，空间开 *short* 就能卡过去。