# Menci's Blog

幻梦终醒,不悔华年

# 「BZOJ 2844」albus 就是要第一个出场 - 线性基

给定 n 个数  $\{a_i\}$ ,以及一个数 x。将  $\{a_i\}$  的所有子集(可以为空)的异或值从小到大排序得到序列  $\{b_i\}$ ,请问 x 在  $\{b_i\}$  中第一次出现的下标是多少?保证 x 在  $\{b_i\}$  中出现。

## 链接

**BZOJ 2844** 

#### 颞解

首先, 求出这n个数的线性基。

考虑线性基所控制的某个二进制位,如果这一位为 1,那么线性基中控制这一位的元素一定被选择,这样可以求出 x 在去重后的  $\{b_i\}$  中第一次出现的下标是多少。

之后,计算每个重复的数字出现了多少次。设a中不在线性基中的数的集合为S(|S|=n-|B|),考虑它的一个子集S'(可以为空),S' 的异或和一定可以唯一表示为B中若干个数的异或和,将它们都异或起来,我们可以的到0,这样,我们就得到了 $2^{n-|B|}$ 种方案得到0,所以,对于每一个 $b_i$ ,它的出现次数至少为 $2^{n-|B|}$ 。接着证明它的上界,假设在S中任意选,最终都可以凑出这个数,而选择B中的数的方案一定是唯一的,即上界也为 $2^{n-|B|}$ 。

## 代码

```
#include <cstdio>
#include <vector>

const int MAXN = 100000;
const int MAXL = 30;
const int MOD = 10086;

struct LinearBasis {
   std::vector<int> bit;
```

https://oi.men.ci/bzoj-2844/

```
void build(int *x, int n) {
    std::vector<int> a(MAXL + 1);
    for (int i = 1; i <= n; i++) {
        int t = x[i];
        for (int j = MAXL; j \ge 0; j--) {
             if (!(t & (1 << j))) continue;</pre>
             if (a[j]) t ^= a[j];
             else {
                 for (int k = 0; k < j; k++) if (t & (1 << k)) t ^= a[k];
                 for (int k = j + 1; k \leftarrow MAXL; k++) if (a[k] & (1 \leftarrow j)) a[k] ^= t;
                 a[j] = t;
                 break;
             }
        }
    }
    bit.clear();
    for (int i = 0; i <= MAXL; i++) if (a[i]) bit.push_back(i);</pre>
}
int size() {
    return bit.size();
}
int rank(int x) {
    int res = 0;
```

## #快速幂 #BZOJ #线性基

**〈** 「WC2011」Xor - 线性基

「SCOI2016」幸运数字 - 线性基 + 树链剖分 ➤

/倍增

https://oi.men.ci/bzoj-2844/

# 



♡ 推荐

₩ 推文 f 分享

评分最高 -



加入讨论...

通过以下方式登录

或注册一个 DISQUS 帐号 ?

姓名



Rapiz • 4 年前

我非常好奇这原题面是怎么能看懂的

12 ^ | ~ • 回复 • 分享 >



Menci 管理员 → Rapiz • 4 年前

一脸智障.jpg

14 ^ | ~ • 回复 • 分享 >

© 2015 − 2021 **♥** Menci

运行于 GigsGigsCloud 云平台 | 由 Upyun 提供 CDN 服务

由 Hexo 强力驱动 | 主题 - NexT.Pisces v5.1.2

https://oi.men.ci/bzoj-2844/