# 1011 10010

### **Problem Description**

对于一个二进制数 x(x>0),设  $2^y = \text{lowbit}(x)$ ,设  $z = \lfloor x/2^{y+1} \rfloor$ 。

定义 f 函数:f(0) = 0,当 x > 0 时

$$f(x) = egin{cases} y & z = 0 \ f(z) + 2 & z 
eq 0 \land ext{lowbit}(z) = ext{lowbit}(x) imes 2 \ y & z 
eq 0 \land ext{lowbit}(z) 
eq ext{lowbit}(x) imes 2 \end{cases}$$

给出一个长度为 n 的 01 序列 a。有 m 次操作,每次操作都形如以下的两种:

- 11 : 查询序列 a 的区间 [l,r] 组成的二进制数 x 的 f(x) 值。
- 2 x: 令 a<sub>r</sub> 反转 (0 变成 1, 1 变成 0)。

 $\dagger$  lowbit(i) 表示 i 在二进制表示下最低位的 1 及其后面所有的 0 构成的数值。

↑ ∧ 表示逻辑且。

#### Input

每个测试点中包含多组测试数据。输入的第一行包含一个正整数  $T(1 \le T \le 110)$ ,表示数据组数。对于每组测试数据:

第一行两个正整数  $n, m(1 \le n \le 5.1 \times 10^5, 1 \le m \le 5 \times 10^5)$ ,分别表示字符串长度和操作次数。

第二行一个长度为 n 的字符串,表示初始的 01 序列 a。

接下来m行,每行若干个整数,第一个数opt表示操作类型:

- 若  $\mathrm{opt}=1$ ,则后面两个数  $l,r(1\leq l\leq r\leq n)$ ,表示查询的区间。
- 若 opt = 2,则后面一个数  $x(1 \le x \le n)$ ,表示修改的位置。

保证所有测试数据中 n 之和不超过  $6.2 \times 10^5$ ,m 之和不超过  $7.1 \times 10^5$ 。

## Output

对于每组测试数据:对于每一个 opt=1 的操作,输出一行一个数表示答案。

## Sample Input

1

11 3

10001001000

1 2 9

2 10

1 6 10

# Sample Output

4

3