

## 第一题[编程题 25 分]: 闹钟叫醒去上课

时间限制: C/C++ 1 秒, 其它语言 2 秒

空间限制: C/C++ 32768K, 其它语言 65536K

64bit IO Format: %lld

题目描述:

小明总是睡过头, 所以他定了很多闹钟, 只有在闹钟响的时候他才会醒过来并且决定起不起来。  
从他起床算起他需要  $X$  分钟到达教室, 上课时间为当天的  $A$  时  $B$  分, 请问他最晚可以什么时候起床。

输入描述:

每个输入包含一个测试用例

每个测试用例的第一行包含一个整数, 表示闹钟的数量  $N$  ( $N \leq 100$ )

接下来的  $N$  行每行包含两个整数, 表示这个闹钟响起的时间为  $H_i$  ( $0 \leq A < 24$ ) 时  $M_i$  ( $0 \leq B < 60$ ) 分

接下来的一行包含一个整数, 表示从他起床算起他需要  $X$  ( $0 \leq X \leq 100$ ) 分钟到达教室

接下来的一行包含两个整数, 表示上课时间为  $A$  ( $0 \leq A < 24$ ) 时  $B$  ( $0 \leq B < 60$ ) 分

数据保证至少有一个闹钟可以让牛牛及时到达教室

输出描述:

输出两个整数表示牛牛最晚起床时间

示例 1: (输入输出示例仅供调试, 后台判题数据一般不包含示例)

输入:

```
3
5 0
6 0
7 0
59
6 59
```

输出:

```
6 0
```

思路一: 创建一个时间对象, 包含  $H_i$  和  $M_i$ , 然后将闹钟时间封装成这个时间对象, 然后将这些对象排序 (快排时间复杂度为  $O(n \log n)$ )

然后就简单了, 我开始是直接从结尾遍历, 找到第一个满足条件的就输出 (条件: 闹钟时间 +  $X \leq$  上课时间), 然后终止, 然而, 并没有通过全部样例, 清醒一下, 想了一下, 有序的序列, 查找数据明摆着用二分, 就是查找一个序列中最右、最接近标杆的, 比如一个序列  $\{1, 2, 3, 3, 3, 4, 10, 10, 11\}$ , 当标杆为 3 时, 我们应该要下标为 5 的那个 3, 当标杆为 5 时, 我们应该要下标为 6 的那个 4。

AC 代码:

```
import java.util.ArrayList;
import java.util.Comparator;
import java.util.Scanner;

public class Main {
    public static void main(String[] args) {
        run();
    }

    public static void run() {
        Scanner scanner = new Scanner(System.in);
        int N = scanner.nextInt(); // 闹钟数量
        ArrayList<Time> list = new ArrayList<>();
        for (int i = 0; i < N; ++i) {
            list.add(new Time(scanner.nextInt(), scanner.nextInt())); // 封装成 Time 对象
        }
        list.sort(new Comparator<Time>() { // 将闹钟们排序
            @Override
            public int compare(Time o1, Time o2) {
                return o1.hi - o2.hi == 0 ? o1.mi - o2.mi : o1.hi - o2.hi;
            }
        });
        int X = scanner.nextInt(), A = scanner.nextInt(), B = scanner.nextInt();
        Time AB = new Time(A, B); // 上课时间
        AB.jian(X);
        int l = 0, r = list.size() - 1;
        while (l <= r) { // 二分搜索
            int m = (l + r) >> 1;
            if (AB.compareTo(list.get(m)) >= 0) {
                l = m + 1;
            } else {
                r = m - 1;
            }
        }
        if (r < 0) // r 可能小于 0, 因为题目说了保证有解, 那就输出第一个闹钟就可以了
            System.out.println(list.get(0));
        else
            System.out.println(list.get(r));
        scanner.close();
    }
}

static class Time implements Comparable<Time> { // Time 对象, 实现 Comparable 接口, 方便比较
```

```

int hi;
int mi;

public Time(int hi, int mi) {
    this.hi = hi;
    this.mi = mi;
}

public Time jian(int X) { // 时间的减法, 6 时 30 分 - 10 分 = 6 时 20 分
    int T = hi * 60 + mi;
    int cha = T - X;
    hi = cha / 60;
    mi = cha % 60;
    return this;
}

@Override
public int compareTo(Time o) {
    return hi - o.hi == 0 ? mi - o.mi : hi - o.hi; // 按照小时升序, 当小时相同时, 按照分钟升序
}

@Override
public String toString() {
    return hi + " " + mi;
}
}
}

```

思路二：由于上面创建了很多闹钟对象，比较费空间，所以我们可以将输入的时间全部转换成分钟，比如 6 时 10 分=6\*60+10=370 分，然后将输入的时间排序（快排时间复杂度为  $O(n \log_2 n)$   $O(n \log_2 n)$   $O(n \log_2 n)$ ）

n)), 然后二分，思路和上面一样。

AC 代码：

```

import java.util.ArrayList;
import java.util.Comparator;
import java.util.Scanner;

public class Main {
    public static void main(String[] args) {
        run();
    }
}

```

```

public static void run() {
    Scanner scanner = new Scanner(System.in);
    int N = scanner.nextInt();
    ArrayList<Integer> list = new ArrayList<>();
    for (int i = 0; i < N; ++i) {
        list.add(scanner.nextInt() * 60 + scanner.nextInt());
    }
    list.sort(new Comparator<Integer>() {
        @Override
        public int compare(Integer o1, Integer o2) {
            return o1 - o2;
        }
    });
    int X = scanner.nextInt();
    int A = scanner.nextInt();
    int B = scanner.nextInt();
    int AB = A * 60 + B; // 上课时间，转换成了分钟
    int t = AB - X; // 这就是标杆
    int l = 0, r = list.size() - 1;
    while (l <= r) {
        int m = (l + r) >> 1;
        if (t >= list.get(m)) {
            l = m + 1;
        } else {
            r = m - 1;
        }
    }
    if (r < 0)
        System.out.println(list.get(0) / 60 + " " + list.get(0) % 60);
    else
        System.out.println(list.get(r) / 60 + " " + list.get(r) % 60);
    scanner.close();
}
}

```

## 第二题[编程题 25 分]： 秘密通信

时间限制：C/C++ 1 秒，其它语言 2 秒

空间限制：C/C++ 32768K，其它语言 65536K

64bit IO Format: %lld

题目描述：

小明和安琪是好朋友。最近，他们的谈话被一家侦探机构监控，所以他们想将他们的谈话内容进行加密处

理。

于是，他们发明了一种新的加密方式。每条信息都被编译成二进制数  $B$ （明文），其长度为  $N$ 。然后该信息被写下  $K$  次，每次向右移动  $0, 1, \dots, K-1$  位。

例如： $B = 1001010$ ， $K=4$

1001010

1001010

1001010

1001010

然后对每一列进行异或操作，并且把最终所得的结果记录下来，我们将该数称为  $S$ （密文）。

例如上述例子的结果为：**1110100110**。

最后，将编码的信息  $S$  和  $K$  发送给安琪。

小明已经实现了这种编码的加密过程，但他要求安琪写一个程序去实现这种编码的解密过程，你能帮助安琪实现解密过程吗？

输入描述：

第一行输入两个整数  $N$  和  $K$

第二行输入一个二进制字符串  $S$ ，长度是  $N + K - 1$

输出描述：

输出明文  $B$

示例 1：（输入输出示例仅供调试，后台判题数据一般不包含示例）

输入：

7 4

1110100110

输出：

1001010

示例 2：（输入输出示例仅供调试，后台判题数据一般不包含示例）

输入：

6 2

1110001

输出：

101111

备注：

$1 \leq N \leq 10^6$

$1 \leq K \leq 10^6$

这个题目没啥算法，就是纯粹找规律，先来看示例一：1110100110，它是这样来的：

```

1001010
 1001010
   1001010
^  1001010
-----
1110100110

```

我们把它抽象出来：

```

abcdefg
 abcdefg
  abcdefg
^  abcdefg
-----
hijklmnopq

```

这样就很容易看出规律了（opq 用不上）：

```

h = a
i = a ^ b
j = a ^ b ^ c
k = a ^ b ^ c ^ d
l = b ^ c ^ d ^ e
m = c ^ d ^ e ^ f
n = d ^ e ^ f ^ g

```

我们知道， $1 \wedge 1 = 0 \wedge 0 = 0$ ， $1 \wedge 0 = 0 \wedge 1 = 1$ ，即相同异或值为 0，不同就为 1，0 与 n 异或结果为 n，而上面的等式我们是已知左边的（hijklmn），我们可以反过来，根据异或的性质， $i = a \wedge b$  可以推出  $b = i \wedge a$ （两边同时异或 a 即可得到）：

$h = a$	$\Rightarrow$	$a = h$
$i = a \wedge b$	$\Rightarrow$	$b = i \wedge a$
$j = a \wedge b \wedge c$	$\Rightarrow$	$c = j \wedge a \wedge b$
$k = a \wedge b \wedge c \wedge d$	$\Rightarrow$	$d = k \wedge a \wedge b \wedge c$
$l = b \wedge c \wedge d \wedge e$	$\Rightarrow$	$e = l \wedge b \wedge c \wedge d$
$m = c \wedge d \wedge e \wedge f$	$\Rightarrow$	$f = m \wedge c \wedge d \wedge e$
$n = d \wedge e \wedge f \wedge g$	$\Rightarrow$	$g = n \wedge d \wedge e \wedge f$

到这里就很简单了，我们把 abcdfg 分成三部分来看，0，1 ~ k-1，K ~ N-1，，因为这三段执行过程是不一样的，我们设 int[] S 为输入的 01 数字（对应 hijklmnopq），int[] res 为我们输出的答案（对应 abcdefg）：

```

0: res[0] = S[0]
1 ~ k-1: res[i] = S[i] ^ res[0] ^ ... ^ res[i - 1]

```

$K \sim N-1: res[i] = S[i] \wedge res[i + 1 - K] \wedge \dots \wedge res[i - 1]$

实现代码：

```
import java.util.ArrayList;
import java.util.Comparator;
import java.util.Scanner;

public class Main {
    public static void main(String[] args) {
        run();
    }
    private static void run1() {
        Scanner scanner = new Scanner(System.in);
        int N = scanner.nextInt();
        int K = scanner.nextInt();
        scanner.nextLine();
        String S = scanner.nextLine();
        int[] S_int = new int[N + K - 1]; // 将输入的 01 字符串转化为 01 整数数组，方便下面进行异或操作
        int[] res = new int[N]; // 输出的结果
        for (int i = 0; i < N + K - 1; ++i) { // 将输入的 01 字符串转化为 01 整数数组，方便下面进行异或操作
            S_int[i] = S.charAt(i) - '0';
        }
        res[0] = S_int[0]; // 第一段
        for (int i = 1; i < K; ++i) { // 第二段
            res[i] = S_int[i] ^ yihuo(0, i - 1, res);
        }
        for (int i = K; i < N; ++i) { // 第三段
            res[i] = S_int[i] ^ yihuo(i + 1 - K, i - 1, res);
        }
        for (int i = 0, len = res.length; i < len; ++i) {
            System.out.print(res[i]);
        }
        System.out.println();
        scanner.close();
    }

    private static int yihuo(int i, int j, int[] res) { // 返回从 i 异或到 j 的值
        int result = res[i];
        for (int t = i + 1; t <= j; t++) {
            result ^= res[t];
        }
        return result;
    }
}
```

好了，代码写到这里，jj 了，只通过了 83.33%测试用例，想了一会，发现求当前异或的时候不必再循环求，而是与上一个异或值有关的，发现规律，还可以优化，比如求  $c = j \wedge a \wedge b$  的时候， $b$  是上一步的结果 ( $b = i \wedge a$ )，我们带入这个式子，可得  $c = j \wedge a \wedge i \wedge a$ ，再化简，可得  $c = i \wedge j$ ，求  $e = l \wedge b \wedge c \wedge d$  的时候，将  $d = k \wedge a \wedge b \wedge c$  带入：

0:  $res[0] = S[0]$

$1 \sim k-1$ :  $res[i] = S[i] \wedge res[0] \wedge \dots \wedge res[i-1]$

$= S[i] \wedge res[i-1] \wedge S[i-1] \wedge res[i-1]$

$= S[i] \wedge S[i-1]$

$K \sim N-1$ :  $res[i] = S[i] \wedge res[i+1-K] \wedge \dots \wedge res[i-1]$

$= S[i] \wedge res[i-1] \wedge res[i-K] \wedge S[i-1] \wedge res[i-1]$

$= S[i] \wedge res[i-K] \wedge S[i-1]$

AC 代码：

```
import java.util.ArrayList;
import java.util.Comparator;
import java.util.Scanner;

public class Main {
    public static void main(String[] args) {
        run();
    }
    private static void run() {
        Scanner scanner = new Scanner(System.in);
        int N = scanner.nextInt();
        int K = scanner.nextInt();
        scanner.nextLine();
        String S = scanner.nextLine();
        int[] S_int = new int[N + K - 1]; // 将输入的 01 字符串转化为 01 整数数组，方便下面进行异或操作
        int[] res = new int[N]; // 输出的结果
        for (int i = 0; i < N + K - 1; ++i) { // 将输入的 01 字符串转化为 01 整数数组，方便下面进行异或操作
            S_int[i] = S.charAt(i) - '0';
        }
        res[0] = S_int[0]; // 第一段
        for (int i = 1; i < K; ++i) { // 第二段
            res[i] = S_int[i - 1] ^ S_int[i];
        }
        for (int i = K; i < N; ++i) { // 第三段
            res[i] = res[i - K] ^ S_int[i - 1] ^ S_int[i];
        }
        for (int i = 0, len = res.length; i < len; ++i) {
            System.out.print(res[i]);
        }
    }
}
```



```
        System.out.println();
        scanner.close();
    }
```

### 第三题[编程题 25 分]: 万万没想到之抠门的老板

时间限制: C/C++ 1 秒, 其它语言 2 秒

空间限制: C/C++ 32768K, 其它语言 65536K

64bit IO Format: %lld

题目描述:

我叫王大锤，是一家互联网公司的老板，快到年底了，要给员工发奖金。

真头疼，大环境这么差，怎么才能尽可能的少发点、同时还能让大家怨气少一点呢？

公司的座位是排成一排的，每个人都最多打听的到和自己相邻左右两个人的奖金数，我决定这样发：

1. 每个人都至少发 100 块。
2. 论资排辈：每个人加入公司的年限是公开的，如果一个员工 A 加入公司的时间比邻座的同事 B 早，那 A 至少比 B 多拿 100 块。这样，他的心理会平衡一些。

我特喵是个天才！将人性理解的如此透彻，做一个小公司的老板真是屈才了。

.....

万万没想到，发完奖金，所有员工都离职了，都跳槽去了一家叫字节跳动的公司，他们都说这家公司一不论资排辈，二不吃大锅饭，

奖罚分明，激励到位，老板还特大方，说的我都想去应聘了.....

请听题：给定大锤公司员工的座位表，以及每个员工的入职时间，计算大锤最少需要发多少奖金。

输入描述:

第一行只有一个正整数  $N$  ( $1 \leq N \leq 1000$ )，表示员工人数

第二行有  $N$  个正整数，代表每个员工的入职年限。排列顺序即为员工的座位顺序。

输出描述:

一个数字，代表大锤最少需要发的奖金总数。

示例 1: (输入输出示例仅供调试，后台判题数据一般不包含示例)

输入:

4

3 9 2 7

输出:

600

说明:

每人奖金数为 (100, 200, 100, 200)

示例 2: (输入输出示例仅供调试, 后台判题数据一般不包含示例)

输入:

5

1 2 3 4 5

输出:

1500

说明:

每人奖金数为 (100, 200, 300, 400, 500)

这个题目的话, 直接从左往右遍历, 遍历到每个人的时候, 再向左向右遍历, 向左遍历的时候, 如果当前值比右边一个大, 则当前值需要取  $\max(\text{后一个值}+100, \text{当前值})$ , 如果小于右边的, 则停止向左试探; 向右也是同理。

当然, 还有更好的解法, 移步 leetcode 135: <https://leetcode-cn.com/problems/candy/>

AC 代码:

```
import java.util.Arrays;
import java.util.Scanner;

public class Main {
    public static void main(String[] args) {
        run();
    }

    private static void run() {
        Scanner scanner = new Scanner(System.in);
        int N = scanner.nextInt();
        int[] people = new int[N];
        for (int i = 0; i < N; ++i)
            people[i] = scanner.nextInt();
        int[] money = new int[N];
        Arrays.fill(money, 100);
        for (int i = 0; i < N; ++i) {
            for (int j = i - 1; j >= 0; --j) {
```

```

        if (people[j] < people[j + 1])
            break;
        money[j] = Math.max(money[j + 1] + 100, money[j]);
    }
    for (int j = i + 1; j < N; ++j) {
        if (people[j] < people[j - 1])
            break;
        money[j] = Math.max(money[j - 1] + 100, money[j]);
    }
}
int sum = 0;
for (int i = 0; i < N; ++i)
    sum += money[i];
System.out.println(sum);
scanner.close();
}
}

```

#### 第四题[编程题 25 分]： 跑步

时间限制：C/C++ 1 秒，其它语言 2 秒

空间限制：C/C++ 32768K，其它语言 65536K

64bit IO Format: %lld

题目描述：

小明练习跑步，他家附近的街道是棵树，这棵树上的点按 1 到 n 标号，任意两点互相可达，并且有且仅有一条路，每条路的距离都是 1，

需要在树上找一条路来跑，小明对 3 很感兴趣，所以他想知道所有跑道距离和 %3=0，1，2 的道路总长度一共各有多长。

即树上任意两点间距离 %3=k 的距离和。

输入描述：

第一行一个 n，点数  $n \leq 1e5$

接下来 n - 1 行每行 u，v 一条无向边

输出描述：

一行 3 个整数，分别代表 %3=0，1，2 的两点距离的距离和  
结果取模  $1e9 + 7$

示例 1：（输入输出示例仅供调试，后台判题数据一般不包含示例）

输入：

3

1 2

2 3

输出:

0 2 2

说明:

长度%3=0 的距离不存在, =1 的有两条 1-2, 2-3 总长度是 2, =2 的有 1 条, 1-3, 总长度是 2

备注:

前 4 个 case 小数据点数 3, 10, 100, 10000

之后数据全部 100000 个点

---

版权声明: 本文为 CSDN 博主「Au-csdn」的原创文章, 遵循 CC 4.0 BY-SA 版权协议, 转载请附上原文出处链接及本声明。

原文链接: <https://blog.csdn.net/hzj1998/article/details/99285786>