



# 模拟赛讲评

disangan233

中国人民大学

上海洛谷网络科技有限公司



[www.luogu.com.cn](http://www.luogu.com.cn)

# 选择题

---

1. 在断电后，其中的数据不会变化的是？（ B ）

RAM 存储器在断电后数据会变化，ROM 存储器在断电后数据不会变化  
寄存器与高速缓存是 CPU 结构，断电后数据会变化

# 选择题

---

2. 用来全面管理计算机硬件和软件资源的软件叫？（A）

用来全面管理计算机硬件和软件资源的软件叫操作系统

中央处理器（CPU）是硬件

## 选择题

---

3. 下列协议中与文件传输有关的是？（C）

- A. HTTP: Hypertext Transfer Protocol 超文本传输协议
- B. SMTP: Simple Mail Transfer Protocol 简单邮件传输协议
- C. FTP: File Transfer Protocol 文件传输协议
- D. TCP: Transmission Control Protocol 传输控制协议

## 选择题

4. 定义两个字符串  $a, b$  本质不同，当且仅当长度不相等或  $a$  的第  $i$  个字符不等于  $b$  的第  $i$  个字符。字符串  $S = \text{abaab}$  本质不同的非空子串（不含本身）数为？（D）

长度为 1: a, b

长度为 2: aa, ab, ba

长度为 3: aab, aba, baa

长度为 4: abaa, baab

长度为 5: abaab

共 11 个非空子串，不含本身有 10 个非空子串

## 选择题

---

5. 以下排序算法中，最坏复杂度为  $O(n \log n)$  的是？（ C ）

- A. 快速排序：期望  $O(n \log n)$
- B. 桶排序：稳定  $O(n)$
- C. 归并排序：稳定  $O(n \log n)$
- D. 基数排序：稳定  $O(n)$

## 选择题

---

6. 一棵具有 32 层的完全二叉树中结点数至少为？（A）

完全二叉树最后一层要求向左对齐，最少的情况下只需要有 1 个  
于是结点数至少为

$$2^0 + 2^1 + \dots + 2^{30} + 1 = 2^{31}$$

## 选择题

---

7. 链表具有的特点是？（D）

链表只能顺序访问，不需要事先估计存储空间（new）

插入删除元素只需要更改相邻元素的指针，不需要移动元素



## 选择题

---

8. 对于一个八进制数 13.64 转换成四进制应该是多少？（ B ）

$$(13.64)_8 = (001\ 011.110\ 100)_2 = (10\ 11.11\ 01)_2 = (23.31)_4$$

## 选择题

---

9. `int` 型整数 `x` 的后 `k` 位二进制位组成的数是？（C）

将 `x` 按位与上 `0x111...11`（共 `k` 个 1）即可

`1<<k` 第 1 位是 1，后 `k` 位是 0，减去 1 即可得到

所以答案是 `x&(1<<k)-1`，注意运算符优先级最高的是减法

## 选择题

---

10. 将 32 位无符号整型强制转换为 32 位有符号整型后，不可能？（ B ）

可能会溢出成负数，但是负数再次强制转换时会变成原数  
不可能的是大于原数

## 选择题

11. 有一种用六位数表示日期的方法，如 230807 表示 2023 年的 8 月 7 日，也就是从左到右第 1,2 位表示年，第 3,4 位表示月，第 5,6 位表示日。如果用这种方法表示 2023 年的日期，那么全年中 6 个数字都不相同的日期共有多少天？（A）

月只有 0,1 两种开头，日只有 0,1,2,3 四种开头，且日无法取到 2,3 作为开头  
如果月以 0 开头，日就只能以 1 开头，此时剩下 6 种数字可以自由选择，方案为  $C_6^5 = 30$

如果月以 1 开头，会发现 10,11,12 三个月都不能取，所以月只能以 0 开头  
于是共有 30 天

## 选择题

12. 二叉树  $T$ ，已知其中序遍历是 7 8 1 4 5 2 3 6（数字为结点的编号，以下同），后序遍历是 8 7 1 5 3 6 2 4，则该二叉树的先序遍历是？（A）

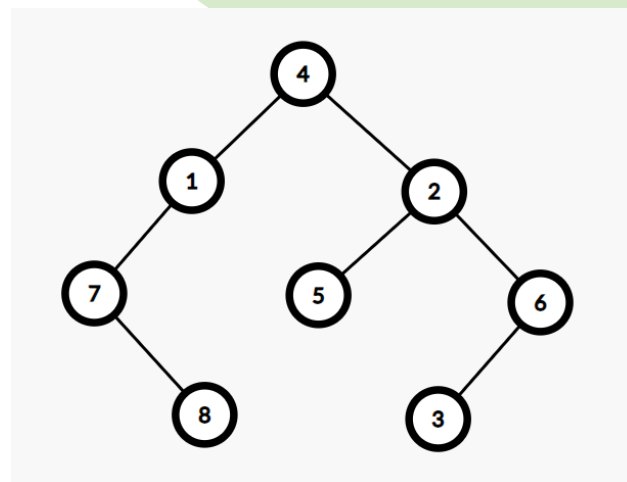
后序遍历可以确定根结点是 4

中序遍历得出左子树中序为 7 8 1，右子树中序为 5 2 3 6

再次通过后序遍历确定根节点，中序遍历划分子树，递归操作即可

于是画一下图就可以求出原二叉树

先序遍历为 4 1 7 8 2 5 6 3



## 选择题

---

13. 分辨率为  $1920 \times 1080$ 、32 位色的位图，存储图像信息所需的空间约为？  
( A )

bmp 格式下位深为 8，所以是除以 8

$$1920 \times 1080 \times 32 \div 8 = 8,294,400 \text{ B} = 7.91 \text{ MiB}$$

## 选择题

14. 在调用 `bits/stdc++.h` 头文件后，以下哪种输出方式一定无法将类型为 `double` 的浮点数 `x` 四舍五入保留六位小数输出？（C）

`%f, %lf` 都可以用来输出 `double`，默认保留六位小数

`cout<<fixed<<setprecision(6)<<x` 也是一种输出方法，在 `iomanip` 中

但是用 `printf("%.6Lf", x)` 不会输出正确结果

跟不能用 `%lld` 输出 `int` 是一样的

## 选择题

---

15.在 CSP-J 2022 初赛第 17 题中,考察了 `numeric_limits<int>::max()` 的使用,这个模板类包含在哪个头文件中? ( D )

包含在 `limits.h` 中



# 阅读程序 1

原题：P9160

给定一个多重集合（可重集合） $S$ ，求一个所有元素之和最大的多重集合  $T$ ，满足  $T$  是  $S$  的一个真子集，且对于  $\forall x \in S$ ， $x$  的前驱要么不存在，要么在  $T$  中。求出大小和其中元素之和。

所有元素之和最大且是真子集，大小为  $n - 1$

考虑贪心，需要在满足条件的情况下，选尽可能小的一个元素不在  $T$  中

发现重复的元素删去其中一个，并不会影响前驱的存在性，所以删去最小的重复元素即可

如果不存在重复元素，只能删去最大的元素

排序后枚举求解

```
#include <bits/stdc++.h>
using namespace std;

int n, s[100005];
long long sum = 0;

int main() {
    cin >> n;
    for (int i = 1; i <= n; i++)
        cin >> s[i], sum += s[i];
    sort(s + 1, s + n + 1);
    for (int i = 2; i <= n; i++)
        if (s[i] == s[i - 1] || i == n) {
            sum -= s[i];
            break;
        }
    cout << n - 1 << " " << sum << endl;
    return 0;
}
```

# 阅读程序 1 判断题

1. 该算法的时间复杂度是  $O(n \log n)$ 。 ( T )

复杂度瓶颈在于 `sort`，循环是  $O(n)$  的。

```
#include <bits/stdc++.h>
using namespace std;

int n, s[100005];
long long sum = 0;

int main() {
    cin >> n;
    for (int i = 1; i <= n; i++)
        cin >> s[i], sum += s[i];
    sort(s + 1, s + n + 1);
    for (int i = 2; i <= n; i++)
        if (s[i] == s[i - 1] || i == n) {
            sum -= s[i];
            break;
        }
    cout << n - 1 << " " << sum << endl;
    return 0;
}
```

## 阅读程序 1 判断题

2. 该程序输出的 `sum` 值不超过  $n^2$ 。 ( F )

`sum` 值等于  $n - 1$  个元素的和，所以应该是  $10^9(n - 1)$ ，而  $n \leq 10^5$

```
#include <bits/stdc++.h>
using namespace std;

int n, s[100005];
long long sum = 0;

int main() {
    cin >> n;
    for (int i = 1; i <= n; i++)
        cin >> s[i], sum += s[i];
    sort(s + 1, s + n + 1);
    for (int i = 2; i <= n; i++)
        if (s[i] == s[i - 1] || i == n) {
            sum -= s[i];
            break;
        }
    cout << n - 1 << " " << sum << endl;
    return 0;
}
```

## 阅读程序 1 判断题

3. 对于满足  $s_1 \leq s_2 \leq \dots \leq s_n$  的输入数据，将  $s_1$  的值改为  $s_2$  后输出结果不变。（F）

如果原本不存在相等的元素，结果就会改变  
答案会变为  $s_2 + s_3 + \dots + s_n$

```
#include <bits/stdc++.h>
using namespace std;

int n, s[100005];
long long sum = 0;

int main() {
    cin >> n;
    for (int i = 1; i <= n; i++)
        cin >> s[i], sum += s[i];
    sort(s + 1, s + n + 1);
    for (int i = 2; i <= n; i++)
        if (s[i] == s[i - 1] || i == n) {
            sum -= s[i];
            break;
        }
    cout << n - 1 << " " << sum << endl;
    return 0;
}
```

## 阅读程序 1 判断题

4. 若输入的  $s_i$  互不相等,  $\text{sum}$  的值会等于  $s_1 + s_2 + \cdots + s_{n-1}$ 。 ( F )

输入的  $s_i$  无序, 排完序后  $\text{sum}$  的值才会等于  $s_1 + s_2 + \cdots + s_{n-1}$

```
#include <bits/stdc++.h>
using namespace std;

int n, s[100005];
long long sum = 0;

int main() {
    cin >> n;
    for (int i = 1; i <= n; i++)
        cin >> s[i], sum += s[i];
    sort(s + 1, s + n + 1);
    for (int i = 2; i <= n; i++)
        if (s[i] == s[i - 1] || i == n) {
            sum -= s[i];
            break;
        }
    cout << n - 1 << " " << sum << endl;
    return 0;
}
```

# 阅读程序 1 单选题

1. 当输入为 4 4 5 1 4 时，输出结果为？（B）

去掉重复元素 4，元素的和为  $1 + 4 + 5 = 10$

```
#include <bits/stdc++.h>
using namespace std;

int n, s[100005];
long long sum = 0;

int main() {
    cin >> n;
    for (int i = 1; i <= n; i++)
        cin >> s[i], sum += s[i];
    sort(s + 1, s + n + 1);
    for (int i = 2; i <= n; i++)
        if (s[i] == s[i - 1] || i == n) {
            sum -= s[i];
            break;
        }
    cout << n - 1 << " " << sum << endl;
    return 0;
}
```

## 阅读程序 1 单选题

2. 当输入为 6 1 4 2 8 5 7 时，输出结果为？（D）

没有重复元素，于是去掉最大的元素 8  
元素的和为  $1 + 2 + 4 + 5 + 7 = 19$

```
#include <bits/stdc++.h>
using namespace std;

int n, s[100005];
long long sum = 0;

int main() {
    cin >> n;
    for (int i = 1; i <= n; i++)
        cin >> s[i], sum += s[i];
    sort(s + 1, s + n + 1);
    for (int i = 2; i <= n; i++)
        if (s[i] == s[i - 1] || i == n) {
            sum -= s[i];
            break;
        }
    cout << n - 1 << " " << sum << endl;
    return 0;
}
```

## 阅读程序 2

原题：P8646

给定  $n$  种货币面值  $a_n$ ，问有多少种钱数无法被凑出来， $n, a_i \leq 100$ 。

一个显然的结论是， $\gcd(a_1, a_2, \dots, a_n) > 1$  时必然有无限多种

然后用背包 dp 一下即可，循环节是  $a_i^2$ ，所以数组大小开到  $n^2$  级别即可

直接看代码就能知道题意的题

```
#include <bits/stdc++.h>
using namespace std;
int read() {
    int x;
    cin >> x;
    return x;
}
int a[105], dp[1000005];

int main() {
    int n = read();
    for (int i = 1; i <= n; i++)
        a[i] = read();
    int t = a[1];
    for (int i = 2; i <= n; i++)
        t = __gcd(t, a[i]);
    if (t > 1) {
        cout << "INF";
        return 0;
    }

    dp[0] = 1;
    for (int i = 0; i <= 1000000; i++)
        if (dp[i]) for (int j = 1; j <= n; j++) dp[i + a[j]] = 1;
    int ans = 0;
    for (int i = 1; i <= 1000000; i++)
        if (!dp[i])
            ans++;
    cout << ans << endl;
    return 0;
}
```



## 阅读程序 2 判断题

1. 代码中实现的 `read()` 的读入速度快于 `scanf`。 ( F )

这里的 `read()` 就是 `cin`，在不关闭同步流的情况下，速度慢于 `scanf`。

```
#include <bits/stdc++.h>
using namespace std;
int read() {
    int x;
    cin >> x;
    return x;
}
int a[105], dp[1000005];

int main() {
    int n = read();
    for (int i = 1; i <= n; i++)
        a[i] = read();
    int t = a[1];
    for (int i = 2; i <= n; i++)
        t = __gcd(t, a[i]);
    if (t > 1) {
        cout << "INF";
        return 0;
    }

    dp[0] = 1;
    for (int i = 0; i <= 1000000; i++)
        if (dp[i]) for (int j = 1; j <= n; j++) dp[i + a[j]] = 1;
    int ans = 0;
    for (int i = 1; i <= 1000000; i++)
        if (!dp[i])
            ans++;
    cout << ans << endl;
    return 0;
}
```

## 阅读程序 2 判断题

2. 如果读入的  $a_i$  全是质数，程序一定不会输出 INF。 ( F )

全是同一个质数，就会有  $t > 1$

```
#include <bits/stdc++.h>
using namespace std;
int read() {
    int x;
    cin >> x;
    return x;
}
int a[105], dp[1000005];
```

```
int main() {
    int n = read();
    for (int i = 1; i <= n; i++)
        a[i] = read();
    int t = a[1];
    for (int i = 2; i <= n; i++)
        t = __gcd(t, a[i]);
    if (t > 1) {
        cout << "INF";
        return 0;
    }
```

```
dp[0] = 1;
for (int i = 0; i <= 1000000; i++)
    if (dp[i]) for (int j = 1; j <= n; j++) dp[i + a[j]] = 1;
int ans = 0;
for (int i = 1; i <= 1000000; i++)
    if (!dp[i])
        ans++;
cout << ans << endl;
return 0;
}
```

## 阅读程序 2 判断题

3. 存在一种合法输入数据，使得程序输出 0。 ( T )

只要有  $a_i = 1$ ，就可以凑出任何面值

```
#include <bits/stdc++.h>
using namespace std;
int read() {
    int x;
    cin >> x;
    return x;
}
int a[105], dp[1000005];

int main() {
    int n = read();
    for (int i = 1; i <= n; i++)
        a[i] = read();
    int t = a[1];
    for (int i = 2; i <= n; i++)
        t = __gcd(t, a[i]);
    if (t > 1) {
        cout << "INF";
        return 0;
    }

    dp[0] = 1;
    for (int i = 0; i <= 1000000; i++)
        if (dp[i]) for (int j = 1; j <= n; j++) dp[i + a[j]] = 1;
    int ans = 0;
    for (int i = 1; i <= 1000000; i++)
        if (!dp[i])
            ans++;
    cout << ans << endl;
    return 0;
}
```

## 阅读程序 2 单选题

1. 当输入为 2 4 5 时，输出结果为？（C）

求得  $\text{gcd}(4,5)=1$ ，于是不是 INF

手动模拟一下背包，发现只有 1,2,3,6,7,11 凑不出来

```
#include <bits/stdc++.h>
using namespace std;
int read() {
    int x;
    cin >> x;
    return x;
}
int a[105], dp[1000005];

int main() {
    int n = read();
    for (int i = 1; i <= n; i++)
        a[i] = read();
    int t = a[1];
    for (int i = 2; i <= n; i++)
        t = __gcd(t, a[i]);
    if (t > 1) {
        cout << "INF";
        return 0;
    }

    dp[0] = 1;
    for (int i = 0; i <= 1000000; i++)
        if (dp[i]) for (int j = 1; j <= n; j++) dp[i + a[j]] = 1;
    int ans = 0;
    for (int i = 1; i <= 1000000; i++)
        if (!dp[i])
            ans++;
    cout << ans << endl;
    return 0;
}
```

## 阅读程序 2 单选题

2. 如果读入的  $a_i$  全是偶数，输出结果为？（D）

那么  $t > 1$ ，所有奇数面值都无法被凑出来，所以输出 INF

```
#include <bits/stdc++.h>
using namespace std;
int read() {
    int x;
    cin >> x;
    return x;
}
int a[105], dp[1000005];
```

```
int main() {
    int n = read();
    for (int i = 1; i <= n; i++)
        a[i] = read();
    int t = a[1];
    for (int i = 2; i <= n; i++)
        t = __gcd(t, a[i]);
    if (t > 1) {
        cout << "INF";
        return 0;
    }
```

```
dp[0] = 1;
for (int i = 0; i <= 1000000; i++)
    if (dp[i]) for (int j = 1; j <= n; j++) dp[i + a[j]] = 1;
int ans = 0;
for (int i = 1; i <= 1000000; i++)
    if (!dp[i])
        ans++;
cout << ans << endl;
return 0;
}
```

## 阅读程序 2 单选题

3. 令  $dp$  数组的大小为  $m$ ，代码的时间复杂度是？（C）

复杂度瓶颈在于背包，时间复杂度为  $O(nm)$ 。

```
#include <bits/stdc++.h>
using namespace std;
int read() {
    int x;
    cin >> x;
    return x;
}
int a[105], dp[1000005];
```

```
int main() {
    int n = read();
    for (int i = 1; i <= n; i++)
        a[i] = read();
    int t = a[1];
    for (int i = 2; i <= n; i++)
        t = __gcd(t, a[i]);
    if (t > 1) {
        cout << "INF";
        return 0;
    }
```

```
    dp[0] = 1;
    for (int i = 0; i <= 1000000; i++)
        if (dp[i]) for (int j = 1; j <= n; j++) dp[i + a[j]] = 1;
    int ans = 0;
    for (int i = 1; i <= 1000000; i++)
        if (!dp[i])
            ans++;
    cout << ans << endl;
    return 0;
}
```

## 阅读程序 3

原题：CF1705C

给定长度为  $n$  的字符串  $s$ ，进行  $c$  次操作，每次操作将  $s_l \dots s_r$  复制到字符串尾。全部操作结束后有  $q$  组询问，每次询问字符串  $s$  的第  $k$  位。 $\sum n \leq 2 \times 10^5, \sum q \leq 10^4, c \leq 40, k, l_i, r_i \leq 10^{18}, l_i, r_i \leq n + \sum_{1 \leq j < i} (r_j - l_j + 1)$ 。

```
#include <bits/stdc++.h>
using namespace std;
#define int long long
struct node {
    int l, r;
} ch[101];
int t, n, sum[101], k, c, q;
char a[200010];
int query(int m) {
    if (m <= n)
        return m;
    int z = lower_bound(sum + 1, sum + c + 1, m) - sum;
    if (sum[z] > m) {
        z--;
        return query(m - sum[z] + ch[z + 1].l - 1);
    }
    return query(ch[z].r);
}
```

```
signed main() {
    cin >> t;
    while (t--) {
        cin >> n >> c >> q;
        cin >> a + 1;
        sum[0] = n;
        for (int i = 1; i <= c; i++)
            cin >> ch[i].l >> ch[i].r,
            sum[i] = sum[i - 1] + ch[i].r - ch[i].l + 1;
        while (q--) {
            cin >> k;
            cout << a[query(k)] << "\n";
        }
    }
    return 0;
}
```

## 阅读程序 3

操作完后  $s$  的长度是  $10^{18} \times c$  的，肯定无法直接存储

考虑到  $c$  很小，所以用  $sum_i$  来记录第  $i$  次操作后的长度

从  $sum_c$  开始倒着模拟字符串的添加过程，用二分找到第一个  $\geq k$  的  $sum_i$ ，推算出这次操作之前的长度，然后递归继续询问，直到长度  $\leq k$  为止

```
#include <bits/stdc++.h>
using namespace std;
#define int long long
struct node {
    int l, r;
} ch[101];
int t, n, sum[101], k, c, q;
char a[200010];
int query(int m) {
    if (m <= n)
        return m;
    int z = lower_bound(sum + 1, sum + c + 1, m) - sum;
    if (sum[z] > m) {
        z--;
        return query(m - sum[z] + ch[z + 1].l - 1);
    }
    return query(ch[z].r);
}
```

```
signed main() {
    cin >> t;
    while (t--) {
        cin >> n >> c >> q;
        cin >> a + 1;
        sum[0] = n;
        for (int i = 1; i <= c; i++)
            cin >> ch[i].l >> ch[i].r,
            sum[i] = sum[i - 1] + ch[i].r - ch[i].l + 1;
        while (q--) {
            cin >> k;
            cout << a[query(k)] << "\n";
        }
    }
    return 0;
}
```



## 阅读程序 3 判断题

1.  $\text{sum}[i]$  的值可能会超过 `long long` 范围。 ( F )

$$\log_2 10^{18} - \log_2 200000 \approx 42.2$$

需要至少 43 次操作，字符串长度才会超过  $10^{18}$ ，所以  $\text{sum}_c \leq 2 \times 10^{18}$

```
#include <bits/stdc++.h>
using namespace std;
#define int long long
struct node {
    int l, r;
} ch[101];
int t, n, sum[101], k, c, q;
char a[200010];
int query(int m) {
    if (m <= n)
        return m;
    int z = lower_bound(sum + 1, sum + c + 1, m) - sum;
    if (sum[z] > m) {
        z--;
        return query(m - sum[z] + ch[z + 1].l - 1);
    }
    return query(ch[z].r);
}
```

```
signed main() {
    cin >> t;
    while (t--) {
        cin >> n >> c >> q;
        cin >> a + 1;
        sum[0] = n;
        for (int i = 1; i <= c; i++)
            cin >> ch[i].l >> ch[i].r,
                sum[i] = sum[i - 1] + ch[i].r - ch[i].l + 1;
        while (q--) {
            cin >> k;
            cout << a[query(k)] << "\n";
        }
    }
    return 0;
}
```

## 阅读程序 3 判断题

2. query 函数最多只会递归调用 c 次。 ( T )

对于最坏的情况，每一次递归只会让 lower\_bound 的结果下标减 1  
那么最多只会递归调用 c 次

```
#include <bits/stdc++.h>
using namespace std;
#define int long long
struct node {
    int l, r;
} ch[101];
int t, n, sum[101], k, c, q;
char a[200010];
int query(int m) {
    if (m <= n)
        return m;
    int z = lower_bound(sum + 1, sum + c + 1, m) - sum;
    if (sum[z] > m) {
        z--;
        return query(m - sum[z] + ch[z + 1].l - 1);
    }
    return query(ch[z].r);
}
```

```
signed main() {
    cin >> t;
    while (t--) {
        cin >> n >> c >> q;
        cin >> a + 1;
        sum[0] = n;
        for (int i = 1; i <= c; i++)
            cin >> ch[i].l >> ch[i].r,
                sum[i] = sum[i - 1] + ch[i].r - ch[i].l + 1;
        while (q--) {
            cin >> k;
            cout << a[query(k)] << "\n";
        }
    }
    return 0;
}
```

## 阅读程序 3 判断题

3. 将程序中的 `lower_bound` 改为 `upper_bound` 并删去 `z--`，程序输出不变。  
( F )

`upper_bound` 无法处理某一次操作后的最后一个字符，会导致答案改变

```
#include <bits/stdc++.h>
using namespace std;
#define int long long
struct node {
    int l, r;
} ch[101];
int t, n, sum[101], k, c, q;
char a[200010];
int query(int m) {
    if (m <= n)
        return m;
    int z = lower_bound(sum + 1, sum + c + 1, m) - sum;
    if (sum[z] > m) {
        z--;
        return query(m - sum[z] + ch[z + 1].l - 1);
    }
    return query(ch[z].r);
}
```

```
signed main() {
    cin >> t;
    while (t--) {
        cin >> n >> c >> q;
        cin >> a + 1;
        sum[0] = n;
        for (int i = 1; i <= c; i++)
            cin >> ch[i].l >> ch[i].r,
                sum[i] = sum[i - 1] + ch[i].r - ch[i].l + 1;
        while (q--) {
            cin >> k;
            cout << a[query(k)] << "\n";
        }
    }
    return 0;
}
```

## 阅读程序 3 单选题

1. 以下代码不能替换 `cin>>a+1` 的是? (A)

`*(a+i)` 是 `a[i]`, 而 `a+i` 是以 `i` 为下标的 `char*` 指针

`&*(a+1)` 就是 `a+1`, 而 `for(int i=1;i<=n;i++) cin>>a+i;` 是错的

```
#include <bits/stdc++.h>
using namespace std;
#define int long long
struct node {
    int l, r;
} ch[101];
int t, n, sum[101], k, c, q;
char a[200010];
int query(int m) {
    if (m <= n)
        return m;
    int z = lower_bound(sum + 1, sum + c + 1, m) - sum;
    if (sum[z] > m) {
        z--;
        return query(m - sum[z] + ch[z + 1].l - 1);
    }
    return query(ch[z].r);
}
```

```
signed main() {
    cin >> t;
    while (t--) {
        cin >> n >> c >> q;
        cin >> a + 1;
        sum[0] = n;
        for (int i = 1; i <= c; i++)
            cin >> ch[i].l >> ch[i].r,
                sum[i] = sum[i - 1] + ch[i].r - ch[i].l + 1;
        while (q--) {
            cin >> k;
            cout << a[query(k)] << "\n";
        }
    }
    return 0;
}
```

## 阅读程序 3 单选题

2. 程序运行的时间复杂度是？（A）

由判断题得：query 至多只会递归  $c$  次，每一次询问是  $O(c \log c)$  的总询问次数是  $\sum q$ ，跟  $t$  无关，所以时间复杂度为  $O(c \log c \sum q)$

```
#include <bits/stdc++.h>
using namespace std;
#define int long long
struct node {
    int l, r;
} ch[101];
int t, n, sum[101], k, c, q;
char a[200010];
int query(int m) {
    if (m <= n)
        return m;
    int z = lower_bound(sum + 1, sum + c + 1, m) - sum;
    if (sum[z] > m) {
        z--;
        return query(m - sum[z] + ch[z + 1].l - 1);
    }
    return query(ch[z].r);
}
```

```
signed main() {
    cin >> t;
    while (t--) {
        cin >> n >> c >> q;
        cin >> a + 1;
        sum[0] = n;
        for (int i = 1; i <= c; i++)
            cin >> ch[i].l >> ch[i].r,
                sum[i] = sum[i - 1] + ch[i].r - ch[i].l + 1;
        while (q--) {
            cin >> k;
            cout << a[query(k)] << "\n";
        }
    }
    return 0;
}
```

## 阅读程序 3 单选题

3. 修改选项给定的部分数据范围，其他保持不变，在时限 2s 的条件下，下列选项中原代码不能通过的数据范围是？（B）

修改  $t, \sum q$  都可以在时限内通过，而  $c \leq 100$  无法通过，虽然不会越界/超时，但是  $\text{sum}[c]$  会爆 long long

```
#include <bits/stdc++.h>
using namespace std;
#define int long long
struct node {
    int l, r;
} ch[101];
int t, n, sum[101], k, c, q;
char a[200010];
int query(int m) {
    if (m <= n)
        return m;
    int z = lower_bound(sum + 1, sum + c + 1, m) - sum;
    if (sum[z] > m) {
        z--;
        return query(m - sum[z] + ch[z + 1].l - 1);
    }
    return query(ch[z].r);
}
```

```
signed main() {
    cin >> t;
    while (t--) {
        cin >> n >> c >> q;
        cin >> a + 1;
        sum[0] = n;
        for (int i = 1; i <= c; i++)
            cin >> ch[i].l >> ch[i].r,
            sum[i] = sum[i - 1] + ch[i].r - ch[i].l + 1;
        while (q--) {
            cin >> k;
            cout << a[query(k)] << "\n";
        }
    }
    return 0;
}
```

# 完善程序 1

(P8637) 有  $n$  个瓶子，编号为  $1 \sim n$ ，现在将它们随机打乱为  $a_1, a_2, \dots, a_n$ 。每次操作可以任意交换两个瓶子的位置，求让  $n$  个瓶子编号依次为  $1, 2, \dots, n$  最少需要多少次交换。 $n \leq 10000$ 。

对于一次交换，只有当两个瓶子恰好互相错位，才可以让两个瓶子回到原序  
于是直接贪心模拟，从 1 开始将每一个编号为  $i$  的瓶子交换到位置  $i$  上  
具体的证明是，错位关系建成的图等价于若干个环，模拟相当于取一个点开始遍历这个环

大小为 2 的环一次交换即可回到原序，其余的环在最后一次交换时一定是相互错位的，所以交换次数最少

# 完善程序 1

1. ① 处应当填入 ( C )

swap 函数需要引用来修改两个变量

A. int x, int y

B. int \*x, int \*y

C. int &x, int &y

D. int x[], int y[]

```
#include <bits/stdc++.h>
int n, a[10010], ans = 0;
void sWAp(____①____) {____②____;}
int main() {
    std::cin >> n;
    for (int i = 1; i <= n; i++) {
        std::cin >> a[i];
    }
    for (int i = 1; i <= n; i++) {
        if (____③____) {
            for (____④____) {
                if (____⑤____) {
                    sWAp(a[i], a[j]);
                    ans++;
                    break;
                }
            }
        }
    }
    std::cout << ans << std::endl;
    return 0;
}
```



# 完善程序 1

2. ② 处应当填入 ( A )

用异或也可以实现无中间变量交换两个数

B 是错的, B,C 都没有定义中间变量 t

没有调用 std 命名空间, 应该 std::swap

A.  $x \oplus y, y \oplus x, x \oplus y$

B.  $x = t, t = x, y = t$

C.  $t = x, x = y, y = t$

D. swap(x, y)

```
#include <bits/stdc++.h>
int n, a[10010], ans = 0;
void sWAp(____①____) {____②____;}
int main() {
    std::cin >> n;
    for (int i = 1; i <= n; i++) {
        std::cin >> a[i];
    }
    for (int i = 1; i <= n; i++) {
        if (____③____) {
            for (____④____) {
                if (____⑤____) {
                    sWAp(a[i], a[j]);
                    ans++;
                    break;
                }
            }
        }
    }
    std::cout << ans << std::endl;
    return 0;
}
```

# 完善程序 1

3. ③ 处应当填入 ( D )

只有没有排好序的位置需要交换

A. `a[i] == i`

B. `a[i] < a[i+1]`

C. `a[i] > i && a[i] < i`

D. `a[i] ^ i`

```
#include <bits/stdc++.h>
int n, a[10010], ans = 0;
void sWAp(____①____) {____②____;}
int main() {
    std::cin >> n;
    for (int i = 1; i <= n; i++) {
        std::cin >> a[i];
    }
    for (int i = 1; i <= n; i++) {
        if (____③____) {
            for (____④____) {
                if (____⑤____) {
                    sWAp(a[i], a[j]);
                    ans++;
                    break;
                }
            }
        }
    }
    std::cout << ans << std::endl;
    return 0;
}
```

# 完善程序 1

4. ④ 处应当填入 ( D )

枚举所有数，找到编号为  $i$  的数与当前位置交换前  $i-1$  位已经排好了，所以说从  $i+1$  开始枚举

- A. `int j = 1; j < n; j++`
- B. `int j = 1; j <= i; j++`
- C. `int j = i; j < n; j++`
- D. `int j = i + 1; j <= n; j++`

```
#include <bits/stdc++.h>
int n, a[10010], ans = 0;
void sWAp(____①____) {____②____;}
int main() {
    std::cin >> n;
    for (int i = 1; i <= n; i++) {
        std::cin >> a[i];
    }
    for (int i = 1; i <= n; i++) {
        if (____③____) {
            for (____④____) {
                if (____⑤____) {
                    sWAp(a[i], a[j]);
                    ans++;
                    break;
                }
            }
        }
    }
    std::cout << ans << std::endl;
    return 0;
}
```

# 完善程序 1

5. ⑤ 处应当填入 ( B )

让第  $i$  位有序, 应该是枚举  $a[j] == i$

A.  $a[i] == j$

B.  $a[j] == i$

C.  $a[i] \wedge j$

D.  $a[j] \wedge i$

```
#include <bits/stdc++.h>
int n, a[10010], ans = 0;
void sWAp(____①____) {____②____;}
int main() {
    std::cin >> n;
    for (int i = 1; i <= n; i++) {
        std::cin >> a[i];
    }
    for (int i = 1; i <= n; i++) {
        if (____③____) {
            for (____④____) {
                if (____⑤____) {
                    sWAp(a[i], a[j]);
                    ans++;
                    break;
                }
            }
        }
    }
    std::cout << ans << std::endl;
    return 0;
}
```

## 完善程序 2

(CF611B) 给定两个正整数  $a, b$ ，求出  $[a, b]$  中的所有整数中，有多少数化为二进制后，二进制位只有一个 0。  $1 \leq a, b \leq 10^{18}$ 。

直接搜索貌似是  $O(n)$  的，但是合法的数并不会那么多

于是直接构造二进制位只有一个 0 的数即可

使用搜索从高位搜索到低位，如果出现一个 0，之后只能填 1

如果含一个 0 的当前数在  $[a, b]$  中，答案累加上 1，  $> b$  时结束递归

时间复杂度实际上是  $O(\log_{10} n)$  的

## 完善程序 2

1. ① 处应当填入 ( A )

如果含一个 0 的当前数在  $[a, b]$  中，答案累加上 1  
if0 为 1 只有一种方案，代表已经有一个 0

- A.  $x \geq a \ \&\& \ x \leq b \ \&\& \ \text{if0}$
- B.  $x \geq a \ \&\& \ x \leq b \ \&\& \ !\text{if0}$
- C.  $x \geq a \ \&\& \ x \leq b$
- D.  $!(x \leq a \ \&\& \ x \geq b)$

```
#include <bits/stdc++.h>
using namespace std;
long long a, b, cnt = 0;
void dfs(long long x, bool if0) {
    if (____①____)
        ++cnt;
    if (____②____)
        return;
    if (if0)
        ____③____;
    else {
        dfs(x * 2, 1);
        ____④____;
    }
}
int main() {
    cin >> a >> b;
    ____⑤____;
    cout << cnt;
    return 0;
}
```

## 完善程序 2

2. ② 处应当填入 ( D )

当前数  $> b$  时, 对答案不会再有贡献, 结束递归

A.  $x < a \ || \ x > b$

B.  $x < a \ \&\& \ x > b$

C.  $x < a$

D.  $x > b$

```
#include <bits/stdc++.h>
using namespace std;
long long a, b, cnt = 0;
void dfs(long long x, bool if0) {
    if (____①____)
        ++cnt;
    if (____②____)
        return;
    if (if0)
        ____③____;
    else {
        dfs(x * 2, 1);
        ____④____;
    }
}
int main() {
    cin >> a >> b;
    ____⑤____;
    cout << cnt;
    return 0;
}
```

## 完善程序 2

3. ③ 处应当填入 ( D )

已经含有一个 0 后, 只能再新增二进制位 1

- A. return
- B. dfs(x \* 2, 1)
- C. dfs(x \* 2 + 1, 0)
- D. dfs(x \* 2 + 1, 1)

```
#include <bits/stdc++.h>
using namespace std;
long long a, b, cnt = 0;
void dfs(long long x, bool if0) {
    if (____①____)
        ++cnt;
    if (____②____)
        return;
    if (if0)
        ____③____;
    else {
        dfs(x * 2, 1);
        ____④____;
    }
}
int main() {
    cin >> a >> b;
    ____⑤____;
    cout << cnt;
    return 0;
}
```



## 完善程序 2

4. ④ 处应当填入 ( C )

此时还不含 0, 当前位有 0,1 两种构造方法

- A. return
- B. dfs(x \* 2, 0)
- C. dfs(x \* 2 + 1, 0)
- D. dfs(x \* 2 + 1, 1)

```
#include <bits/stdc++.h>
using namespace std;
long long a, b, cnt = 0;
void dfs(long long x, bool if0) {
    if (____①____)
        ++cnt;
    if (____②____)
        return;
    if (if0)
        ____③____;
    else {
        dfs(x * 2, 1);
        ____④____;
    }
}
int main() {
    cin >> a >> b;
    ____⑤____;
    cout << cnt;
    return 0;
}
```

## 完善程序 2

5. ⑤ 处应当填入 ( C )

最高位一定是 1, 所以初始 x 为 1

而 if0 初始应该为 0, 代表还没含有二进制位 0

A. dfs(0, 0)

B. dfs(0, 1)

C. dfs(1, 0)

D. dfs(1, 1)

```
#include <bits/stdc++.h>
using namespace std;
long long a, b, cnt = 0;
void dfs(long long x, bool if0) {
    if (____①____)
        ++cnt;
    if (____②____)
        return;
    if (if0)
        ____③____;
    else {
        dfs(x * 2, 1);
        ____④____;
    }
}
int main() {
    cin >> a >> b;
    ____⑤____;
    cout << cnt;
    return 0;
}
```