

T1 季风

这道题本质是一个简单的分类判断题，核心就是根据两个数的正负来确定方向。

一、解题思路

题目给了两个量：

- (a)：南北方向
- (b)：东西方向

我们只需要关注**正负号**：

- (a > 0) → 北 (North)
- (a < 0) → 南 (South)
- (b > 0) → 东 (East)
- (b < 0) → 西 (West)

然后把两个方向**拼接起来**即可。

判断逻辑（核心）

可以分成两步：

1 先判断南北方向

```
if(a > 0) → "North"  
else      → "South"
```

2 再判断东西方向

```
if(b > 0) → "East"  
else      → "West"
```

3 拼接输出

```
cout << 南北 + 东西;
```

二、示例分析

输入：

-20 20

- $(a < 0) \rightarrow \text{South}$
- $(b > 0) \rightarrow \text{East}$

👉 结果： SouthEast

三、考察知识点

这题主要考察非常基础的内容：

1. 条件判断 (if-else)
2. 正负数判断
3. 字符串拼接
4. 输入输出

四、一句话总结

👉 根据 a 、 b 的正负分别确定南北和东西方向，然后拼接成最终答案。

T2 购票

这道题本质是一个取最小值的简单决策问题。

一、解题思路

你只有两种买票方式：

1 全部买单次票

总花费： $n \times a$

2 买一张年票

总花费： b

✓ 最终答案

直接取两者的最小值即可： $\min(n \times a, b)$

二、关键细节

⚠ 注意 1: n 可能为 0

- 如果 ($n = 0$), 不去公园
- 花费 = 0

👉 所以可以特判, 也可以让公式自然成立 ($0 \times a = 0$)

⚠ 注意 2: 会爆 int

数据范围:

- ($n, a, b \leq 10^{18}$)

👉 ($n \times a$) 可能达到: $10^{18} \times 10^{18} = 10^{36}$

所以必须使用:

- C++: long long (但本题其实可能要用 `__int128` 更安全)

三、示例理解

输入:

2 10 50

- 单次票: ($2 \times 10 = 20$)
- 年票: 50

👉 选更小 $\rightarrow 20$

四、考察知识点

这题主要考察：

1. 简单数学建模

- 把现实问题转化为公式： $\min(n*a, b)$

2. 最小值比较

- 使用 `min()`

3. 大整数处理

- 防止溢出 (`long long / __int128`)

4. 边界情况处理

- ($n = 0$)

五、一句话总结

👉 要么按次买，要么直接买年票，取更便宜的那一个即可。

T3 百万富翁

这道题本质是一个顺序模拟 + 条件停止的问题。

一、解题思路

从第 1 台机器开始，按顺序模拟整个过程即可。

设当前积分为 `cur` (初始为 x)。

🔄 对每一台抽奖机做如下操作：

1 能不能玩？

在第 i 台之前判断：

- 如果 $cur < a_i$
 - 👉 钱不够，直接停止

2 可以玩 → 更新积分

- 花费： $-a_i$

- 获得: $+b_i$

👉 更新: $cur = cur - a_i + b_i$

3 是否达到目标?

- 如果 $cur \geq y$
 - 👉 立即停止

二、流程总结 (核心逻辑)

```
for 每台机器 i
    if cur < a[i]
        break
    cur = cur - a[i] + b[i]
    if cur >= y
        break
```

三、关键点 (很重要)

✓ 1. 顺序不能乱

必须按 $1 \rightarrow n$ 顺序, 不能贪心选机器

✓ 2. 两种停止情况

- ✗ 钱不够 $\rightarrow cur < a[i]$
- ✓ 达到目标 $\rightarrow cur \geq y$

✓ 3. 不要提前判断 y

👉 是“玩完之后”才判断是否 $\geq y$

四、考察知识点

这题重点很基础但很典型:

1. 模拟 (Simulation)

- 按题意一步步执行

2. 循环控制

- for + break

3. 条件判断

- 两种停止条件

4. 顺序处理思想

- 不能打乱顺序（不是贪心 / 排序题）

五、一句话总结

👉 从前往后模拟，每次更新积分，遇到“钱不够”或“达到目标”就停止。

T4 卡牌游戏

这道题本质是一个**模拟 + 双指针（或队列）**的问题，思路很清晰。

一、解题思路

1 先分成两堆

- A 堆：前 (k) 张 $\rightarrow a[1] \sim a[k]$
- B 堆：后面的 $\rightarrow a[k+1] \sim a[n]$

2 轮流取牌（核心）

规则是：

- 先从 A 取一张
- 再从 B 取一张
- 一直重复

👉 相当于“交替合并两个序列”

3 什么时候停止交替？

当 A 或 B 有一个取完 时停止交替

4 把剩下的直接接上

- 如果 A 还有剩 → 全部接到后面
- 如果 B 还有剩 → 全部接到后面

二、实现方法（推荐）

用两个指针模拟最简单：

- i 指向 A（从 1 开始）
- j 指向 B（从 $k+1$ 开始）

核心流程

```
i = 1, j = k+1
```

```
while (i <= k && j <= n):
```

```
    放 a[i]
```

```
    i++
```

```
    放 a[j]
```

```
    j++
```

把剩余的 A 或 B 全部加入

三、示例理解

输入：

```
n = 6, k = 2
```

```
1 2 | 3 4 5 6
```

过程：

- A: 1 2
- B: 3 4 5 6

交替：

- 1, 3

- 2, 4

A 用完 → 剩下 B:

- 5, 6

👉 最终:

1 3 2 4 5 6

四、特殊情况

✓ $k = 1$

- A 只有一个
- 取一次后直接接 B

✓ $k = n$

- B 为空
- 结果就是原数组 (不变)

五、考察知识点

这题主要考察:

1. 模拟 (Simulation)
2. 双指针
3. 数组操作
4. 顺序处理逻辑

六、一句话总结

👉 把数组分成两段，然后像“拉链一样交替合并”，最后接上剩余部分。

T5 翻转和反转

这道题表面是字符串操作模拟，但如果每次都真的去翻转/取反，会超时。

👉 正确思路是：用“标记（懒操作）”优化。

一、核心思路（重点！）

我们发现两种操作：

1 翻转 (reverse)

把字符串倒过来

👉 本质：顺序改变

2 反转 ($0 \leftrightarrow 1$)

👉 本质：值改变

! 关键优化思想

不用每次真的操作字符串，而是用两个变量记录状态：

- rev : 是否被翻转过 (0 / 1)
- flip : 是否被取反过 (0 / 1)

二、如何处理操作？

遍历操作串 w :

- 如果是 '1' (翻转)
 - 👉 $rev \wedge= 1$
- 如果是 '2' (取反)
 - 👉 $flip \wedge= 1$

三、最后如何得到答案?

1 先确定遍历方向

- 如果 `rev == 0` → 正序
- 如果 `rev == 1` → 倒序

2 再决定是否取反

- 如果 `flip == 1` → 每一位取反

四、整体流程

读入 `n, q`
读入字符串 `s`
读入操作串 `w`

`rev = 0, flip = 0`

for 每个操作:
 if '1': `rev ^= 1`
 if '2': `flip ^= 1`

如果 `rev == 0`:
 从左到右输出

否则:
 从右到左输出

输出时:
 如果 `flip == 1` → 字符取反

五、举个简单例子

`s = 1001`
操作: 12

- 操作1 (翻转) → `rev=1`
- 操作2 (取反) → `flip=1`

最终：

- 倒序：1001 → 1001
- 取反：0110

六、为什么这样做？

因为：

- 翻转做两次 = 没做（异或）
- 取反做两次 = 没做（异或）

👉 所以可以用 **状态压缩**

七、考察知识点

1. 字符串处理
2. 模拟优化
3. 状态压缩（懒标记思想）
4. 异或运算（ \wedge ）
5. 双端遍历（正序 / 逆序）

八、一句话总结

👉 不用真的改字符串，只记录“是否翻转、是否取反”，最后一次性输出即可。

T6 影子字符串

这道题本质是一个去重 + 保留首次出现顺序的问题。

一、解题思路

✅ 什么是“影子字符串”？

- 如果一个字符串之前已经出现过
- 那么它后面再出现的都是“影子”

👉 只保留第一次出现的那一次

二、核心做法

1 逐行读入字符串

- 遇到 "0" 结束

2 用一个集合记录是否出现过

比如用：

- 使用字符串数组进行存储字符串，整数数组计数。

3 判断逻辑

如果这个字符串 没出现过：

加入答案

标记为已出现

否则：

跳过（影子）

4 拼接结果

- 按输入顺序直接拼接即可
-

四、注意点

⚠ 1. 输入结束条件

- 遇到 "0" 就停止（不是数字 0，而是字符串）

⚠ 2. 不能排序

- 必须保持原输入顺序

五、考察知识点

1. 字符串处理

2. 去重 + 保序
3. 输入控制（读到特定标志结束）

六、一句话总结

👉 用数组标记去重，只保留第一次出现的字符串，按顺序拼接输出。