

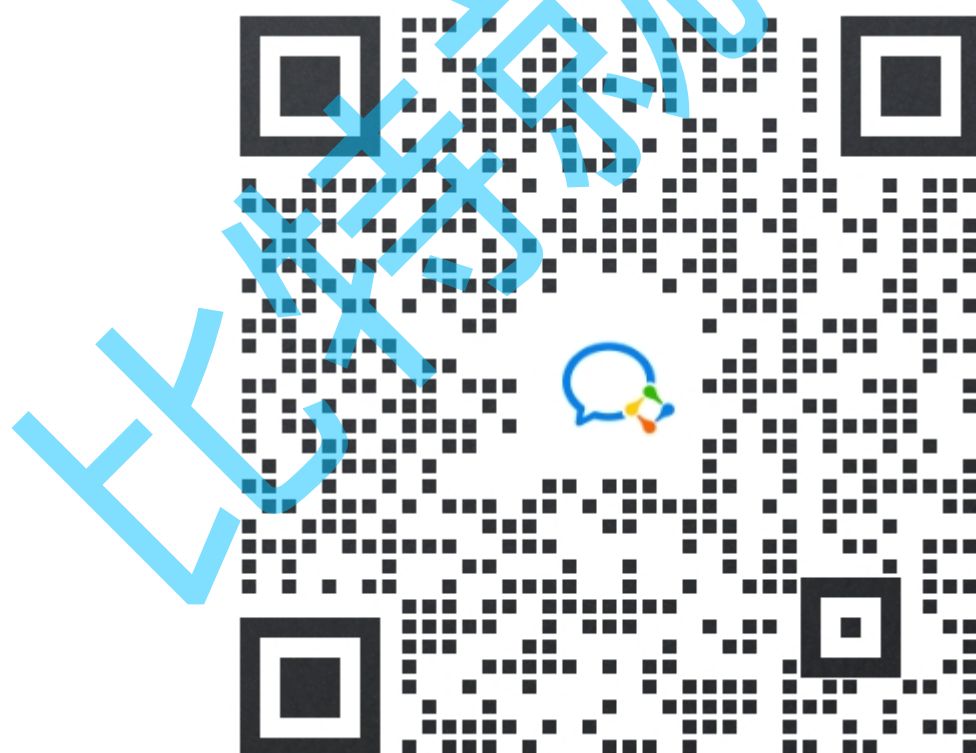
笔试强训第 04 周

版权说明

版权说明

本“**比特就业课**”笔试强训第 04 周（以下简称“本笔试强训”）的所有内容，包括但不限于文字、图片、音频、视频、软件、程序、数据库、设计、布局、界面等，均由本笔试强训的开发者或授权方拥有版权。我们鼓励个人学习者使用本笔试强训进行学习和研究。在遵守相关法律法规的前提下，个人学习者可以下载、浏览、学习本笔试强训的内容，并为了个人学习、研究或教学目的而使用其中的材料。但请注意，**未经我们明确授权，个人学习者不得将本笔试强训的内容用于任何商业目的**，包括但不限于销售、转让、许可或以其他方式从中获利。此外，个人学习者也不得擅自修改、复制、传播、展示、表演或制作本笔试强训内容的衍生作品。任何未经授权的使用均属侵权行为，我们将依法追究法律责任。如果您希望以其他方式使用本笔试强训的内容，包括但不限于引用、转载、摘录、改编等，请事先与我们联系，获取书面授权。感谢您对“比特就业课”笔试强训第 04 周的关注与支持，我们将持续努力，为您提供更好的学习体验。特此说明。比特就业课版权所有方。

对比特算法感兴趣，可以联系这个微信。



板书链接

<https://gitee.com/wu-xiaozhe/written-exam-training>

Day19

1. 小易的升级之路（数学 + 模拟）

（题号：2600154）

1. 题目链接：[WY3 小易的升级之路](#)

2. 题目描述：

题目描述：小易准备打怪升级，他将依次遇到 n 个怪物，每个怪物的战斗力是 a_i 。小易初始的战斗力是 x 。当小易的战力不小于当前遇到怪物的战斗力时，小易会获得该战斗力的数值的战斗力。否则，小易会获得自身战斗力和怪物战斗力的最大公约数的战斗力。小易想知道，自己最终的战斗力是多少？

输入描述：第一行输入两个正整数 n 和 x ，代表怪物的数量、小易输初始的战斗力。
第二行输入 n 个正整数 a_i ，代表每个怪物的战斗力。

$$1 \leq n \leq 10^5$$

$$1 \leq x, a_i \leq 10^9$$

输出描述：一个正整数，代表小易最终的战斗力。

补充说明：

示例1

输入：3 50
50 105 200

输出：110

说明：小易初始战斗力是50。

第一个怪物战斗力不大于小易，所以小易的战斗力变成 $50+50=100$

第二个怪物战斗力大于此时小易战斗力，所以小易的战斗力变成 $100+\text{gcd}(100,105)=100+5=105$

第三个怪物战斗力大于此时小易战斗力，所以小易的战斗力变成 $105+\text{gcd}(105,200)=105+5=110$

3. 解法：

算法思路：

根据题意模拟即可。

C++ 算法代码：

```
1 #include <iostream>
2
3 using namespace std;
4
5 int n, a;
6
7 int gcd(int a, int b)
8 {
9     if(b == 0) return a;
10    return gcd(b, a % b);
11 }
```

```

12
13 int main()
14 {
15     while(cin >> n >> a)
16     {
17         int b;
18         for(int i = 0; i < n; i++)
19         {
20             cin >> b;
21             if(b <= a)
22             {
23                 a += b;
24             }
25             else
26             {
27                 a += gcd(a, b);
28             }
29         }
30         cout << a << endl;
31     }
32
33     return 0;
34 }

```

Java 算法代码:

```

1 import java.util.Scanner;
2
3 // 注意类名必须为 Main, 不要有任何 package xxx 信息
4 public class Main
5 {
6     public static int gcd(int a, int b)
7     {
8         if(b == 0) return a;
9         return gcd(b, a % b);
10    }
11
12    public static void main(String[] args)
13    {
14        Scanner in = new Scanner(System.in);
15        while(in.hasNext())
16        {
17            int n = in.nextInt();
18            int a = in.nextInt();

```

```

19         int b = 0;
20         for(int i = 0; i < n; i++)
21         {
22             b = in.nextInt();
23             if(b <= a)
24             {
25                 a += b;
26             }
27             else
28             {
29                 a += gcd(a, b);
30             }
31         }
32         System.out.println(a);
33     }
34 }
35 }

```

2. 礼物的最大价值（动态规划 - 路径问题）

（题号：2276652）

1. 题目链接：JZ47 礼物的最大价值

2. 题目描述：

题目描述：在一个 $m \times n$ 的棋盘的每一格都放有一个礼物，每个礼物都有一定的价值（价值大于 0）。你可以从棋盘的左上角开始拿格子里的礼物，并每次向右或者向下移动一格，直到到达棋盘的右下角。给定一个棋盘及其上面的礼物的价值，请计算你最多能拿到多少价值的礼物？

如输入这样的一个二维数组，

```

[
  [1,3,1],
  [1,5,1],
  [4,2,1]
]

```

那么路径 1→3→5→2→1 可以拿到最多价值的礼物，价值为12

补充说明：

- $0 < \text{grid.length} \leq 200$
- $0 < \text{grid}[0].length \leq 200$

示例1

输入：[[1,3,1],[1,5,1],[4,2,1]]

输出：12

3. 解法：

算法思路：

简单路径类 dp 问题。

C++ 算法代码：

```
1 class Solution
2 {
3     int dp[210][210] = { 0 };
4
5 public:
6     int maxValue(vector<vector<int> >& grid)
7     {
8         int m = grid.size(), n = grid[0].size();
9
10        for(int i = 1; i <= m; i++)
11        {
12            for(int j = 1; j <= n; j++)
13            {
14                dp[i][j] = max(dp[i - 1][j], dp[i][j - 1]) + grid[i - 1][j -
15                1];
16            }
17        }
18        return dp[m][n];
19    }
20};
```

Java 算法代码：

```
1 import java.util.*;
2
3 public class Solution
4 {
5     int[][] dp = new int[210][210];
6
7     public int maxValue (int[][] grid)
8     {
9         int m = grid.length, n = grid[0].length;
10
11        for(int i = 1; i <= m; i++)
12        {
13            for(int j = 1; j <= n; j++)
14            {
15                dp[i][j] = Math.max(dp[i - 1][j], dp[i][j - 1]) + grid[i - 1]
16                [j - 1];
17            }
18        }
19    }
20}
```

```
17     }  
18  
19     return dp[m][n];  
20 }  
21 }
```

3. 对称之美（字符串 + 哈希）

（题号：1218157）

1. 题目链接： [对称之美](#)

2. 题目描述：

题目描述：给出n个字符串，从第1个字符串一直到第n个字符串每个串取一个字母来构成一个新字符串，新字符串的第i个字母只能从第i行的字符串中选出，这样就得到了一个新的长度为n的字符串，请问这个字符串是否有可能为回文字符串？

输入描述：第一行一个数字 $t, 1 \leq t \leq 50$, 代表测试数据的组数

每组测试数据先给出一个数字 n ，然后接下来 n 行每行一个只由小写字母组成的字符串 s_i

$1 \leq n \leq 100, 1 \leq |s_i| \leq 50$

输出描述：在一行中输出 "Yes" or "No"

补充说明：

示例1

输入：2

1

a

3

a

b

c

输出：Yes

No

说明：

3. 解法：

算法思路：

左右指针判断回文串。

判断左右指针相等的时候，应该看看两个字符串中有没有相同的字符。

C++ 算法代码：

```
1 #include <iostream>  
2 #include <string>  
3 #include <cstring>
```

```
4
5 using namespace std;
6
7 int t, n;
8 string s;
9 bool vis[110][26];
10
11 bool check(int left, int right)
12 {
13     for(int i = 0; i < 26; i++)
14     {
15         if(vis[left][i] && vis[right][i]) return true;
16     }
17     return false;
18 }
19
20 int main()
21 {
22     cin >> t;
23     while(t--)
24     {
25         memset(vis, 0, sizeof vis); // 清空之前的数据
26         cin >> n;
27         for(int i = 0; i < n; i++)
28         {
29             cin >> s;
30             for(auto ch : s)
31             {
32                 vis[i][ch - 'a'] = true;
33             }
34         }
35
36         int left = 0, right = n - 1;
37         while(left < right)
38         {
39             if(!check(left, right)) break;
40             left++; right--;
41         }
42         if(left < right) cout << "No" << endl;
43         else cout << "Yes" << endl;
44     }
45
46     return 0;
47 }
```

Java 算法代码：

```
1 import java.util.*;
2
3 public class Main
4 {
5     public static boolean check(boolean[][] hash, int left, int right)
6     {
7         for(int i = 0; i < 26; i++)
8         {
9             if(hash[left][i] && hash[right][i]) return true;
10        }
11        return false;
12    }
13
14    public static void main(String[] args)
15    {
16        Scanner in = new Scanner(System.in);
17        int t = in.nextInt();
18        while(t-- != 0)
19        {
20            int n = in.nextInt();
21            // hash[i][j] 表示第 i 个字符串, j 字符是否出现过
22            boolean[][] hash = new boolean[n][26];
23            for(int i = 0; i < n; i++)
24            {
25                char[] s = in.next().toCharArray();
26                for(char ch : s)
27                {
28                    hash[i][ch - 'a'] = true;
29                }
30            }
31
32            int left = 0, right = n - 1;
33            while(left < right)
34            {
35                if(!check(hash, left, right)) break;
36                left++; right--;
37            }
38
39            if(left < right) System.out.println("No");
40            else System.out.println("Yes");
41        }
42    }
43 }
```


Day20

1. 经此一役小红所向无敌（模拟）

(题号: 1907586)

1. 题目链接: [经此一役小红所向无敌](#)

2. 题目描述:

题目描述: 经过重重困难, 对立和光终于来到魔王城, 和最终的大魔王——小红进行决战。
已知小红的血量是 $10^{999999999}$ 。
对立的攻击力是 a , 血量是 h 。
光的攻击力是 b , 血量是 k 。
每回合光先对小红发起攻击, 然后对立对小红发起攻击, 然后小红展开幻术, 令光和对立同时互相攻击。
每次攻击后, 受击者的血量会减掉攻击者的攻击力。
当光和对立其中一人死亡后, 另一人会悲痛欲绝, 对小红发出自己攻击力*10的伤害的大招, 然后自杀。(若两人同时死亡, 则两人都无法发出大招)
小红想知道, 弱小的光和对立, 她们能对自己造成多少点伤害?

输入描述: 一行 4 个正整数 a, h, b, k , 用空格隔开。

$$1 \leq a, b, h, k \leq 10^9$$

输出描述: 一个正整数, 代表小红受到的伤害。

补充说明:

示例1

输入: 2 3 1 3

输出: 26

说明: 第一回合, 小红受到了对立和光的攻击, 并让她们互相攻击。第一回合结束时, 小红共受到 3 点伤害。这时对立血量为 2, 光的血量为 1。
第二回合, 小红受到了对立和光的攻击, 并让她们互相攻击。这时对立血量为 1, 光的血量为 0 死亡。对立放出大招后自杀。本回合小红共受到 23 点伤害。
小红受到的总伤害为 $3 + 23 = 26$ 。

3. 解法:

算法思路:

根据数据直接计算出结果。

C++ 算法代码:

```
1 #include <iostream>
2
3 using namespace std;
4
5 typedef long long LL;
6
7 LL a, h, b, k;
```

```

8
9 int main()
10 {
11     cin >> a >> h >> b >> k;
12
13     LL ret = 0;
14     // 1. 计算互砍多少回合
15     LL n = min(h / b, k / a);
16     ret += n * (a + b);
17
18     // 2. 计算剩余血量
19     h -= n * b;
20     k -= n * a;
21
22     // 3. 判断是否都还活着
23     if(h > 0 && k > 0)
24     {
25         h -= b;
26         k -= a;
27         ret += a + b;
28     }
29
30     // 4. 判断是否会放大
31     if(h > 0 || k > 0)
32     {
33         ret += 10 * (h > 0 ? a : b);
34     }
35
36     cout << ret << endl;
37
38     return 0;
39 }

```

Java 算法代码:

```

1 import java.util.*;
2
3 public class Main
4 {
5     public static void main(String[] args)
6     {
7         Scanner in = new Scanner(System.in);
8         long a = in.nextInt(), h = in.nextInt(), b = in.nextInt(), k =
in.nextInt();

```

```
9
10     long ret = 0;
11     // 1. 计算能够互砍多少回合
12     long n = Math.min(h / b, k / a);
13     ret += n * (a + b);
14
15     // 2. 计算剩余血量
16     h -= n * b;
17     k -= n * a;
18
19     // 3. 判断是否都还活着
20     if(h > 0 && k > 0)
21     {
22         h -= b;
23         k -= a;
24         ret += a + b;
25     }
26
27     // 4. 判断是否会放大
28     if(h > 0 || k > 0)
29     {
30         ret += 10 * (h > 0 ? a : b);
31     }
32
33     System.out.println(ret);
34 }
35 }
```

2. 连续子数组最大和（动态规划 - 线性dp）

（题号：2225856）

1. 题目链接：[DP6 连续子数组最大和](#)

2. 题目描述：

题目描述: 给定一个长度为 n 的数组, 数组中的数为整数。

请你选择一个非空连续子数组, 使该子数组所有数之和尽可能大。求这个最大值。

输入描述: 第一行为一个正整数 n , 代表数组的长度。 $1 \leq n \leq 10^5$

第二行为 n 个整数 a_i , 用空格隔开, 代表数组中的每一个数。 $|a_i| \leq 10^9$

输出描述: 连续子数组的最大之和。

补充说明:

示例1

输入: 3

3 -4 5

输出: 5

说明: 选择 [5] 这个子数组即可。

示例2

输入: 3

4 -3 5

输出: 6

说明: 选择 [4,-3,5] 这个子数组。

3. 解法:

算法思路:

简单线性 dp。

i. 状态表示: $dp[i]$ 表示: 以 i 位置为结尾的所有子数组中, 最大和是多少。

ii. 状态转移方程: $dp[i] = \max(dp[i-1] + arr[i], arr[i])$

C++ 算法代码:

```
1 #include <iostream>
2 using namespace std;
3
4 const int N = 2e5 + 10;
5
6 int n;
7 int dp[N];
8 int arr[N];
9
10 int main()
11 {
12     cin >> n;
13     for(int i = 1; i <= n; i++) cin >> arr[i];
14
15     int ret = -101;
16     for(int i = 1; i <= n; i++)
```

```
17     {
18         dp[i] = max(dp[i - 1], 0) + arr[i];
19         ret = max(ret, dp[i]);
20     }
21
22     cout << ret << endl;
23
24     return 0;
25 }
```

Java 算法代码:

```
1  import java.util.Scanner;
2
3  // 注意类名必须为 Main, 不要有任何 package xxx 信息
4  public class Main
5  {
6      public static void main(String[] args)
7      {
8          Scanner in = new Scanner(System.in);
9          int n = in.nextInt();
10         int[] arr = new int[n + 1];
11         int[] dp = new int[n + 1];
12
13         for(int i = 1; i <= n; i++)
14         {
15             arr[i] = in.nextInt();
16         }
17
18         int ret = -101;
19         for(int i = 1; i <= n; i++)
20         {
21             dp[i] = Math.max(dp[i - 1], 0) + arr[i];
22             ret = Math.max(ret, dp[i]);
23         }
24
25         System.out.println(ret);
26     }
27 }
```

3. 非对称之美（规律）

（题号：1218323）

1. 题目链接：非对称之美

2. 题目描述：

题目描述：给出一个字符串，求最长非回文子字符串的长度

输入描述：在一行中给出一个字符串 s , $1 \leq |s| \leq 10^7$

输出描述：一个整数

补充说明：

示例1

输入：meow

输出：4

说明：

3. 解法：

算法思路：

找到规律就很好做了。

C++ 算法代码：

```
1 #include <iostream>
2 #include <string>
3
4 using namespace std;
5
6 int n;
7 string s;
8
9 int fun()
10 {
11     // 1. 判断是否全都是相同字符
12     bool flag = false;
13     for(int i = 1; i < n; i++)
14     {
15         if(s[i] != s[0])
16         {
17             flag = true;
18             break;
19         }
20     }
21     if(flag == false) return 0;
```

```

22
23 // 2. 判断本身是否是回文
24 flag = true;
25 int left = 0, right = n - 1;
26 while(left < right)
27 {
28     if(s[left] == s[right])
29     {
30         left++;
31         right--;
32     }
33     else
34     {
35         flag = false;
36         break;
37     }
38 }
39
40 if(flag) return n - 1;
41 else return n;
42 }
43
44 int main()
45 {
46     cin >> s;
47     n = s.size();
48
49     cout << fun() << endl;
50
51     return 0;
52 }

```

Java 算法代码:

```

1 import java.util.*;
2
3 public class Main
4 {
5     public static void main(String[] args)
6     {
7         Scanner in = new Scanner(System.in);
8         char[] s = in.next().toCharArray();
9         int n = s.length;
10

```

```

11     boolean flag = false;
12     for(int i = 1; i < n; i++)
13     {
14         if(s[i] != s[0])
15         {
16             flag = true;
17             break;
18         }
19     }
20
21     if(flag == true) // 不是相同的字符
22     {
23         flag = false;
24         // 判断本身是不是回文
25         int left = 0, right = n - 1;
26         while(left < right)
27         {
28             if(s[left] == s[right])
29             {
30                 left++;
31                 right--;
32             }
33             else
34             {
35                 flag = true;
36                 break;
37             }
38         }
39         if(flag == true) System.out.println(n);
40         else System.out.println(n - 1);
41     }
42     else // 是相同字符
43     {
44         System.out.println(0);
45     }
46 }
47 }

```

Day21

1. 爱丽丝的人偶（贪心 + 构造）

（题号：1113894）

1. 题目链接： [爱丽丝的人偶](#)

2. 题目描述：

题目描述：爱丽丝有 n 个人偶，每个人偶的身高依次是1、2、3..... n

现在她要在这 n 个人偶摆成一排。

但是人偶被设置了魔法。假设对一个非两端的（不在队首也不在队尾）人偶 x 而言，她相邻的两个人偶，一个比 x 高、一个比 x 矮，那么 x 就会爆炸。

爱丽丝想找到一种摆法，使得所有人偶都不会爆炸。你能帮她吗？

输入描述：一个正整数 n ($3 \leq n \leq 100000$)

输出描述：满足要求的一种摆法。如果有多解，输出任意一种摆法即可。

补充说明：

示例1

输入：3

输出：1 3 2

说明：对于第二个人偶，她两边的两个人偶都比她矮，满足要求。

另外，[3 1 2]、[2 1 3]、[2 3 1]这三种摆法也都满足要求。输出这三种摆法也视为正确。

3. 解法：

算法思路：

放个小的之后，再放个大的~

C++ 算法代码：

```
1  #include <iostream>
2
3  using namespace std;
4
5  int n;
6
7  int main()
8  {
9      cin >> n;
10
11     int left = 1, right = n;
12
13     while(left <= right)
14     {
15         cout << left << " ";
16         left++;
17         if(left <= right)
18         {
19             cout << right << " ";
20             right--;
21         }
22     }
```

```
22     }
23
24     return 0;
25 }
```

Java 算法代码:

```
1  import java.util.*;
2
3  public class Main
4  {
5      public static void main(String[] args)
6      {
7          Scanner in = new Scanner(System.in);
8          int n = in.nextInt();
9
10         int left = 1, right = n;
11         while(left <= right)
12         {
13             System.out.print(left + " ");
14             left++;
15             if(left <= right)
16             {
17                 System.out.print(right + " ");
18                 right--;
19             }
20         }
21     }
22 }
```

2. 集合 (排序)

(题号: 105620)

1. 题目链接: [JD7 集合](#)

2. 题目描述:

题目描述：给你两个集合，要求 $A \cup B$ 。注：同一个集合中不会有重复的元素。

输出时按数字升序输出。

数据范围： $1 \leq n, m \leq 10000$ ，集合中的元素满足 $1 \leq val \leq 10^5$

输入描述：每组输入数据分为三行，第一行有两个数字n,m，分别表示集合A和集合B的元素个数。后两行分别表示集合A和集合B。每个元素为不超过int范围的整数，每个元素之间有个空格隔开。

输出描述：针对每组数据输出一行数据，表示合并后的集合，要求从小到大输出，每个元素之间有一个空格隔开，行末无空格。

补充说明：

示例1

输入：3 3

1 3 5

2 4 6

输出：1 2 3 4 5 6

说明：

示例2

输入：2 2

1 2

1 2

输出：1 2

说明：

3. 解法：

算法思路：

什么？笔试题？我直接 set 走起！

C++ 算法代码：

```
1 #include <iostream>
2 #include <set>
3
4 using namespace std;
5
6 int main()
7 {
8     int n, m;
9     cin >> n >> m;
10    int x;
11    set<int> s;
12    for(int i = 0; i < n; i++)
13    {
14        cin >> x;
15        s.insert(x);
16    }
17    for(int i = 0; i < m; i++)
18    {
```

```
19     cin >> x;
20     s.insert(x);
21 }
22
23 for(auto x : s)
24 {
25     cout << x << " ";
26 }
27
28 return 0;
29 }
```

Java 算法代码:

```
1 import java.util.*;
2
3 // 注意类名必须为 Main, 不要有任何 package xxx 信息
4 public class Main
5 {
6     public static void main(String[] args)
7     {
8         Scanner in = new Scanner(System.in);
9         int n = in.nextInt(), m = in.nextInt();
10
11         TreeSet<Integer> set = new TreeSet<>();
12         int x;
13         while(n-- != 0)
14         {
15             x = in.nextInt();
16             set.add(x);
17         }
18         while(m-- != 0)
19         {
20             x = in.nextInt();
21             set.add(x);
22         }
23
24         for(int a : set)
25         {
26             System.out.print(a + " ");
27         }
28     }
29 }
```

3. 最长回文子序列（动态规划 - 区间 dp）

（题号：2363349）

1. 题目链接： [DP22 最长回文子序列](#)

2. 题目描述：

题目描述：给定一个字符串，找到其中最长的回文子序列，并返回该序列的长度。

注：回文序列是指这个序列无论从左读还是从右读都是一样的。

本题中子序列字符串任意位置删除 k ($\text{len}(s) \geq k \geq 0$) 个字符后留下的子串。

数据范围：字符串长度满足 $1 \leq n \leq 1000$

进阶：空间复杂度 $O(n^2)$ ，时间复杂度 $O(n^2)$

输入描述：输入一个字符串

输出描述：输出最长回文子序列

补充说明：

示例1

输入：abccsb

输出：4

说明：分别选取第2、3、4、6位上的字符组成“bccb”子序列是最优解

示例2

输入：abcdewa

输出：3

说明：分别选取第一个和最后一个a，再取中间任意一个字符就是最优解

3. 解法：

算法思路：

基础的区间 dp 问题：

1. 状态表示： $\text{dp}[i][j]$ 表示：字符串 $[i, j]$ 范围内的最长回文子序列的长度；

2. 状态转移方程：

◦ 当 $i == j$ 的时候，只有一个字符，长度为 1；

◦ 当 $i < j$ 的时候，分情况讨论：

▪ $s[i] == s[j]$ ： $\text{dp}[i][j] = \text{dp}[i + 1][j - 1]$ ；

▪ $s[i] != s[j]$ ： $\text{dp}[i][j] = \max(\text{dp}[i + 1][j], \text{dp}[i][j - 1])$ ；

3. 返回值： $\text{dp}[0][n - 1]$ 。

C++ 算法代码：

```
1 #include <iostream>
2 #include <string>
3
4 using namespace std;
5
6 int dp[1010][1010];
7
8 int main()
9 {
10     string s;
11     cin >> s;
12     int n = s.size();
13
14     for(int i = n - 1; i >= 0; i--)
15     {
16         dp[i][i] = 1;
17         for(int j = i + 1; j < n; j++)
18         {
19             if(s[i] == s[j]) dp[i][j] = dp[i + 1][j - 1] + 2;
20             else dp[i][j] = max(dp[i + 1][j], dp[i][j - 1]);
21         }
22     }
23
24     cout << dp[0][n - 1] << endl;
25
26     return 0;
27 }
```

Java 算法代码：

```
1 import java.util.Scanner;
2
3 // 注意类名必须为 Main, 不要有任何 package xxx 信息
4 public class Main
5 {
6     public static void main(String[] args)
7     {
8         Scanner in = new Scanner(System.in);
9         char[] s = in.next().toCharArray();
10        int n = s.length;
11        int[][] dp = new int[n][n];
```

```

12
13     for(int i = n - 1; i >= 0; i--)
14     {
15         dp[i][i] = 1;
16         for(int j = i + 1; j < n; j++)
17         {
18             if(s[i] == s[j]) dp[i][j] = dp[i + 1][j - 1] + 2;
19             else dp[i][j] = Math.max(dp[i + 1][j], dp[i][j - 1]);
20         }
21     }
22
23     System.out.println(dp[0][n - 1]);
24 }
25 }

```

Day22

1. 添加字符（字符串）

（题号：100344）

1. 题目链接：[编程题]添加字符

2. 题目描述：

题目描述：牛牛手里有一个字符串A，羊羊的手里有一个字符串B，B串的长度大于等于A串，所以牛牛想把A串变得和B串一样长，这样羊羊就愿意和牛牛一起玩了。
而且A串的长度增加到和B串一样长的时候，对应的每一位相等的越多，羊羊就越喜欢。比如"abc"和"abd"对应相等的位数为2，为前两位。
牛牛可以在A串的开头或者结尾添加任意字符，使得长度和B串一样。现在问牛牛对A串添加完字符之后，不相等的位数最少有多少位？

输入描述：第一行一个字符串，表示字符串 A。
第二行一个字符串，表示字符串 B。
字符均为小写字母。

$$1 \leq \text{len}(A) \leq \text{len}(B) \leq 50$$

输出描述：输出一个整数，表示A串添加完字符之后，不相等的位数最少有多少位？

补充说明：

示例1

输入：abe
cabcc

输出：1

说明：

3. 解法：

算法思路：

枚举所有字符串 a 与字符串 b 相对应的位置。

C++ 算法代码：

```
1 #include <iostream>
2 #include <string>
3
4 using namespace std;
5
6 string a, b;
7
8 int main()
9 {
10     cin >> a >> b;
11     int m = a.size(), n = b.size();
12     int ret = m;
13
14     for(int i = 0; i <= n - m; i++) // 枚举 b 的起始位置
15     {
16         int tmp = 0;
17         for(int j = 0; j < m; j++)
18         {
19             if(a[j] != b[i + j])
20             {
21                 tmp++;
22             }
23         }
24         ret = min(tmp, ret);
25     }
26
27     cout << ret << endl;
28
29     return 0;
30 }
```

Java 算法代码：

```
1 import java.util.Scanner;
2
3 // 注意类名必须为 Main, 不要有任何 package xxx 信息
4 public class Main
```



```

5 {
6     public static void main(String[] args)
7     {
8         Scanner in = new Scanner(System.in);
9         char[] a = in.next().toCharArray();
10        char[] b = in.next().toCharArray();
11        int m = a.length, n = b.length;
12        int ret = m;
13
14        for(int i = 0; i <= n - m; i++) // 枚举 b 的起始位置
15        {
16            int tmp = 0;
17            for(int j = 0; j < m; j++)
18            {
19                if(a[j] != b[i + j])
20                {
21                    tmp++;
22                }
23            }
24            ret = Math.min(ret, tmp);
25        }
26
27        System.out.println(ret);
28    }
29 }

```

2. 数组变换（贪心 + 位运算）

（题号：100345）

1. 题目链接：[\[编程题\]数组变换](#)

2. 题目描述：

题目描述：牛牛有一个数组，里面的数可能不相等，现在他想进行一些操作，使数组的所有数相等。问是否可行？
牛牛可以进行的操作：将数组中的任意一个数改为这个数的两倍。该操作可以进行任意次。

输入描述：第一行输入一个正整数 n ，代表数组的长度。
第二行输入 n 个正整数 a_i ，代表数组的每一个数。

$$1 \leq n \leq 50$$
$$1 \leq a_i \leq 10^9$$

输出描述：如果使得 n 个数都相等，输出"YES"，否则输出"NO"。

补充说明：

示例1

输入：2

1 2

输出：YES

说明：

3. 解法：

算法思路：

如果能够变换成功，那么最大的数除以剩下的数的商，一定都是 2 的 n 次方。

C++ 算法代码：

```
1 #include <iostream>
2 using namespace std;
3
4 int b;
5 int n;
6 int arr[51];
7
8 bool fun()
9 {
10     for(int i = 0; i < n; i++)
11     {
12         if(b % arr[i]) return false;
13         int x = b / arr[i];
14         if(x - (x & -x)) return false;
15     }
16     return true;
17 }
18
19 int main()
20 {
21     cin >> n;
22     for(int i = 0; i < n; i++)
```

```

23     {
24         cin >> arr[i];
25         b = max(b, arr[i]);
26     }
27
28     if(fun()) cout << "YES" << endl;
29     else cout << "NO" << endl;
30
31     return 0;
32 }

```

Java 算法代码：

```

1  import java.util.Scanner;
2
3  // 注意类名必须为 Main, 不要有任何 package xxx 信息
4  public class Main
5  {
6      public static void main(String[] args)
7      {
8          Scanner in = new Scanner(System.in);
9          int n = in.nextInt();
10         int[] arr = new int[n];
11         int b = 0;
12
13         for(int i = 0; i < n; i++)
14         {
15             arr[i] = in.nextInt();
16             b = Math.max(b, arr[i]);
17         }
18
19         boolean flag = true;
20         for(int i = 0; i < n; i++)
21         {
22             if(b % arr[i] != 0)
23             {
24                 flag = false;
25                 break;
26             }
27             int x = b / arr[i];
28             if((x - (x & -x)) != 0)
29             {
30                 flag = false;
31                 break;

```

```
32     }
33 }
34
35     if(flag) System.out.println("YES");
36     else System.out.println("NO");
37 }
38 }
```

3. 装箱问题（动态规划 - 01 背包）

（题号：170605）

1. 题目链接：[\[NOIP2001\]装箱问题](#)

2. 题目描述：

题目描述：有一个箱子容量为 V （正整数， $0 \leq V \leq 20000$ ），同时有 n 个物品（ $0 < n \leq 30$ ），每个物品有一个体积（正整数）。要求 n 个物品中，任取若干个装入箱内，使箱子的剩余空间为最小。

输入描述：1个整数，表示箱子容量
1个整数，表示有 n 个物品
接下来 n 行，分别表示这 n 个物品的各自体积

输出描述：1个整数，表示箱子剩余空间。

补充说明：

示例1

输入：24

6

8

3

12

7

9

7

输出：0

说明：

3. 解法：

算法思路：

01 背包简单应用。

C++ 算法代码：

```
1 #include <iostream>
2
3 using namespace std;
```

```

4
5 const int N = 35, M = 2e4 + 10;
6
7 int n, v;
8 int arr[N];
9 int dp[N][M];
10
11 int main()
12 {
13     cin >> v >> n;
14     for(int i = 1; i <= n; i++)
15     {
16         cin >> arr[i];
17     }
18
19     for(int i = 1; i <= n; i++)
20     {
21         for(int j = 0; j <= v; j++)
22         {
23             dp[i][j] = dp[i - 1][j];
24             if(j >= arr[i])
25             {
26                 dp[i][j] = max(dp[i][j], dp[i - 1][j - arr[i]] + arr[i]);
27             }
28         }
29     }
30
31     cout << (v - dp[n][v]) << endl;
32
33     return 0;
34 }

```

Java 算法代码:

```

1 import java.util.*;
2
3 public class Main
4 {
5     public static void main(String[] args)
6     {
7         Scanner in = new Scanner(System.in);
8         int v = in.nextInt();
9         int n = in.nextInt();
10        int[] arr = new int[n + 1];

```

```

11         for(int i = 1; i <= n; i++)
12         {
13             arr[i] = in.nextInt();
14         }
15
16         int[][] dp = new int[n + 1][v + 1];
17         for(int i = 1; i <= n; i++)
18         {
19             for(int j = 0; j <= v; j++)
20             {
21                 dp[i][j] = dp[i - 1][j];
22                 if(j >= arr[i])
23                 {
24                     dp[i][j] = Math.max(dp[i][j], dp[i - 1][j - arr[i]] +
arr[i]);
25                 }
26             }
27         }
28
29         System.out.println(v - dp[n][v]);
30     }
31 }

```

Day23

1. 打怪（模拟）

（题号：848858）

1. 题目链接： [打怪](#)

2. 题目描述：

题目描述： 你是一个勇士，现在你准备去森林刷毛球怪，你有两个属性（血量，攻击力），毛球怪也有这两个属性。当你遭遇一只毛球怪时你们会进入战斗，然后你和毛球怪轮流攻击（你先手），每次使对方的血量减去自己攻击力的数值，当一方的血量小于等于 0 时死亡。现在你想知道在自己活着的前提下最多杀死几只毛球怪。

输入描述： 第一行一个正整数t，代表测试数据组数。

第二行四个正整数h, a, H, A, 代表你的血量和攻击力以及毛球怪的血量和攻击力。
所有整数大小不超过1000。

输出描述： 共t行，每行一个整数x，代表最多能杀死多少毛球怪。如果能杀死无数只，输出-1。

补充说明：

示例1

输入：1

5 1 2 1

输出：4

说明：

3. 解法:

算法思路:

根据题意模拟，注意一下细节就好了。

C++ 算法代码:

```
1  #include <iostream>
2
3  using namespace std;
4
5  int t;
6  int h, a, H, A;
7
8  int fun()
9  {
10     if(a >= H) return -1;
11
12     int m = (H / a) + (H % a != 0 ? 1 : 0); // 怪物能抗几次
13     int n = m - 1; // 玩家被攻击几次
14     int x = n * A; // 杀死一只怪物时，玩家会掉多少血
15     int ret = h / x - (h % x == 0 ? 1 : 0);
16     return ret;
17 }
18
19 int main()
20 {
21     cin >> t;
22     while(t--)
23     {
24         cin >> h >> a >> H >> A;
25         cout << fun() << endl;
26     }
27
28     return 0;
29 }
```

Java 算法代码:

```
1  import java.util.*;
2
```

```

3 public class Main
4 {
5     public static void main(String[] args)
6     {
7         Scanner in = new Scanner(System.in);
8         int t = in.nextInt();
9
10        int h, a, H, A;
11        while(t-- != 0)
12        {
13            h = in.nextInt();
14            a = in.nextInt();
15            H = in.nextInt();
16            A = in.nextInt();
17
18            if(a >= H) System.out.println(-1);
19            else
20            {
21                int m = H / a + (H % a != 0 ? 1 : 0); // 怪物能抗一下
22                int n = m - 1; // 杀死一只怪物的时候, 玩家被攻击几下
23                int x = n * A; // 杀死一只怪物的时候, 玩家掉的血量
24                int ret = h / x - (h % x == 0 ? 1 : 0);
25                System.out.println(ret);
26            }
27        }
28    }
29 }

```

2. 字符串的分类 (哈希 / 排序)

(题号: 10055183)

1. 题目链接: [\[编程题\]字符串分类](#)

2. 题目描述:

题目描述：有 n 个字符串，将这些字符串分类，两个字符串A和B属于同一类需要满足以下条件：

A中交换任意位置的两个字符，最终可以得到B，交换的次数不限。比如：abc与bca就是同一类字符串。

这 n 个字符串可以分成几类？

输入描述：首先输入一个正整数 n ，接下来输入N个字符串，每个字符串长度不超过50。

$$1 \leq n \leq 50$$

输出描述：输出一个整数，表示分类的个数。

补充说明：

示例1

输入：4

abcd

abdc

dabc

bacd

输出：1

说明：

3. 解法：

算法思路：

将字符串排序后，丢进能去重的哈希表里面就好了。

C++ 算法代码：

```
1 #include <iostream>
2 #include <string>
3 #include <algorithm>
4 #include <unordered_set>
5
6 using namespace std;
7
8 int n;
9 string s;
10
11 int main()
12 {
13     cin >> n;
14     unordered_set<string> hash;
15
16     while(n--)
17     {
18         cin >> s;
19         sort(s.begin(), s.end());
20         hash.insert(s);
21     }
22 }
```

```
23     cout << hash.size() << endl;
24
25     return 0;
26 }
```

Java 算法代码:

```
1  import java.util.*;
2
3  // 注意类名必须为 Main, 不要有任何 package xxx 信息
4  public class Main
5  {
6      public static void main(String[] args)
7      {
8          Scanner in = new Scanner(System.in);
9          int n = in.nextInt();
10         HashSet<String> set = new HashSet<>();
11
12         while(n-- != 0)
13         {
14             char[] s = in.next().toCharArray();
15             Arrays.sort(s);
16             set.add(new String(s));
17         }
18
19         System.out.println(set.size());
20     }
21 }
```

3. 城市群数量 (联通块)

(题号: 2392883)

1. 题目链接: [NC345 城市群数量](#)

2. 题目描述:

题目描述：给定一个 n 个节点的邻接矩阵 m 。节点定义为城市，如果 a 城市与 b 城市相连， b 与 c 城市相连，尽管 a 与 c 并不直接相连，但可以认为 a 与 c 相连，定义 a,b,c 是一个城市群。

矩阵 $m[i][j] = 1$ 表示第 i 个城市和第 j 个城市直接相连，否则表示不相连。
请你找出共有多少个城市群。

数据范围： $1 \leq n \leq 200$ ，矩阵中只包含0和1

补充说明：

示例1

输入：[[1,1,0],[1,1,0],[0,0,1]]

输出：2

说明：1 2 相连，3 独立，因此是 3 个城市群。

示例2

输入：[[1,1,0,0],[1,1,1,0],[0,1,1,0],[0,0,0,1]]

输出：2

说明：1，2相连；2，3相连，4独立，因此是 1,2,3 属于一个城市群，4属于一个城市群。

3. 解法：

算法思路：

经典 `floodfill` 算法，可以用 `dfs` 或者 `bfs` 解决。

C++ 算法代码：

```
1 class Solution
2 {
3 public:
4     bool vis[210] = { 0 }; // 用来标记当前位置是否已经搜索过
5
6     int citys(vector<vector<int>> &m)
7     {
8         int n = m.size();
9
10        int ret = 0;
11        for(int i = 0; i < n; i++)
12        {
13            if(!vis[i])
14            {
15                ret++;
16                dfs(m, i);
17            }
18        }
19        return ret;
20    }
21
22    void dfs(vector<vector<int>> &m, int pos)
23    {
24        vis[pos] = true;
```

```

25
26     for(int i = 0; i < m.size(); i++)
27     {
28         if(!vis[i] && m[pos][i])
29         {
30             dfs(m, i);
31         }
32     }
33 }
34 };

```

Java 算法代码：

```

1  import java.util.*;
2
3  public class Solution
4  {
5      int n;
6      boolean[] vis = new boolean[210];
7
8      public int citys (ArrayList<ArrayList<Integer>> m)
9      {
10         n = m.size();
11
12         int ret = 0;
13         for(int i = 0; i < n; i++)
14         {
15             if(vis[i] == false)
16             {
17                 ret++;
18                 dfs(m, i);
19             }
20         }
21         return ret;
22     }
23
24     public void dfs(ArrayList<ArrayList<Integer>> m, int pos)
25     {
26         vis[pos] = true;
27
28         for(int i = 0; i < n; i++)
29         {
30             if(m.get(pos).get(i) == 1 && vis[i] == false)
31             {

```

```
32         dfs(m, i);  
33     }  
34 }  
35 }  
36 }
```

Day24

1. 判断是不是平衡二叉树（二叉树 + 递归）

(题号: 23250)

1. 题目链接: [JZ79 判断是不是平衡二叉树](#)

2. 题目描述:

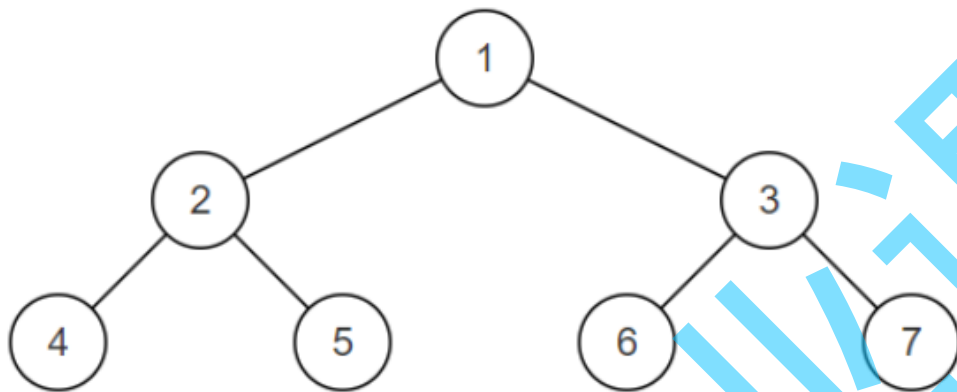
描述

输入一棵节点数为 n 二叉树，判断该二叉树是否是平衡二叉树。

在这里，我们只需要考虑其平衡性，不需要考虑其是不是排序二叉树

平衡二叉树 (Balanced Binary Tree)，具有以下性质：它是一棵空树或它的左右两个子树的高度差的绝对值不超过1，并且左右两个子树都是一棵平衡二叉树。

样例解释：



样例二叉树如图，为一颗平衡二叉树

注：我们约定空树是平衡二叉树。

数据范围： $n \leq 100$, 树上节点的val值满足 $0 \leq n \leq 1000$

要求：空间复杂度 $O(1)$ ，时间复杂度 $O(n)$

输入描述：

输入一棵二叉树的根节点

返回值描述：

输出一个布尔类型的值

示例1

输入： {1,2,3,4,5,6,7}

复制

返回值： true

复制

3. 解法：

算法思路：

递归即可。

利用返回值，判断左右子树的高度和左右子树是否是平衡二叉树。

C++ 算法代码:

```
1  /**
2   * struct TreeNode {
3   *   int val;
4   *   struct TreeNode *left;
5   *   struct TreeNode *right;
6   *   TreeNode(int x) : val(x), left(nullptr), right(nullptr) {}
7   * };
8   */
9  class Solution
10 {
11 public:
12     bool IsBalanced_Solution(TreeNode* pRoot)
13     {
14         return dfs(pRoot) != -1;
15     }
16
17     int dfs(TreeNode* root) // 返回值不是 -1 的话, 其余的返回值表示的是树高
18     {
19         if(root == nullptr) return 0;
20         int left = dfs(root->left);
21         if(left == -1) return -1; // 剪枝
22         int right = dfs(root->right);
23         if(right == -1) return -1;
24         return abs(left - right) <= 1 ? max(left, right) + 1 : -1;
25     }
26 };
```

Java 算法代码:

```
1  import java.util.*;
2
3  /**
4   * public class TreeNode {
5   *   int val = 0;
6   *   TreeNode left = null;
7   *   TreeNode right = null;
8   *   public TreeNode(int val) {
9   *       this.val = val;
10   *   }
11   */
```

```

11  * }
12  */
13
14  public class Solution
15  {
16      public boolean IsBalanced_Solution (TreeNode pRoot)
17      {
18          return dfs(pRoot) != -1;
19      }
20
21      public int dfs(TreeNode root) // 当返回值不是 -1 的时候，返回的是树的高度
22      {
23          if(root == null) return 0;
24          int left = dfs(root.left);
25          if(left == -1) return -1; // 剪枝
26          int right = dfs(root.right);
27          if(right == -1) return -1; // 剪枝
28          return Math.abs(left - right) <= 1 ? Math.max(left, right) + 1 : -1;
29      }
30  }
31

```

2. 最大子矩阵（二维前缀和）

（题号：23655）

1. 题目链接：DP10 最大子矩阵

2. 题目描述：

题目描述：已知矩阵的大小定义为矩阵中所有元素的和。给定一个矩阵，你的任务是找到最大的非空(大小至少是1 * 1)子矩阵。比如，如下4 * 4的矩阵 0 -2 -7 0 9 2 -6 2 -4 1 -4 1 -1 8 0 -2 的最大子矩阵是 9 2 -4 1 -1 8 这个子矩阵的大小是15。

输入描述：输入是一个N * N的矩阵。输入的第一行给出N (0 < N <= 100)。再后面的若干行中，依次（首先从左到右给出第一行的N个整数，再从左到右给出第二行的N个整数……）给出矩阵中的N2个整数，整数之间由空白字符分隔（空格或者空行）。已知矩阵中整数的范围都在[-127, 127]。

输出描述：输出最大子矩阵的大小。

补充说明：

示例1

输入：4

```

0 -2 -7 0
9 2 -6 2
-4 1 -4 1
-1 8 0 -2

```

输出：15

说明：

3. 解法：

算法思路：

二维前缀和矩阵的应用。

- a. 初始化二维前缀和矩阵；
- b. 枚举所有的子矩阵，求出最大子矩阵。

C++ 算法代码：

```
1  #include <iostream>
2  using namespace std;
3
4  const int N = 110;
5
6  int n;
7  int dp[N][N];
8
9  int main()
10 {
11     int x;
12     cin >> n;
13     for(int i = 1; i <= n; i++)
14     {
15         for(int j = 1; j <= n; j++)
16         {
17             cin >> x;
18             dp[i][j] = dp[i - 1][j] + dp[i][j - 1] - dp[i - 1][j - 1] + x;
19         }
20     }
21
22     int ret = -127 * N;
23     for(int x1 = 1; x1 <= n; x1++)
24     {
25         for(int y1 = 1; y1 <= n; y1++)
26         {
27             for(int x2 = x1; x2 <= n; x2++)
28             {
29                 for(int y2 = y1; y2 <= n; y2++)
30                 {
31                     ret = max(ret, dp[x2][y2] - dp[x1 - 1][y2] - dp[x2][y1 - 1] + dp[x1 - 1][y1 - 1]);
32                 }
33             }
34         }
35     }
```

```
36
37     cout << ret << endl;
38
39     return 0;
40 }
```

Java 算法代码：

```
1  import java.util.*;
2
3  // 注意类名必须为 Main, 不要有任何 package xxx 信息
4  public class Main
5  {
6      public static int n;
7      public static int[][] dp = new int[110][110];
8
9      public static void main(String[] args)
10     {
11         Scanner in = new Scanner(System.in);
12         n = in.nextInt();
13
14         for(int i = 1; i <= n; i++)
15         {
16             for(int j = 1; j <= n; j++)
17             {
18                 int x = in.nextInt();
19                 dp[i][j] = dp[i - 1][j] + dp[i][j - 1] - dp[i - 1][j - 1] + x;
20             }
21         }
22
23         int ret = -127;
24         for(int x1 = 1; x1 <= n; x1++)
25         {
26             for(int y1 = 1; y1 <= n; y1++)
27             {
28                 for(int x2 = x1; x2 <= n; x2++)
29                 {
30                     for(int y2 = y1; y2 <= n; y2++)
31                     {
32                         ret = Math.max(ret, dp[x2][y2] - dp[x1 - 1][y2] -
33                         dp[x2][y1 - 1] + dp[x1 - 1][y1 - 1]);
34                     }
35                 }
36             }
37         }
38     }
39 }
```

```
36     }
37     System.out.println(ret);
38 }
39 }
```

3. 小葱的01串（滑动窗口）

(题号: 2310079)

1. 题目链接: [小葱的01串](#)

2. 题目描述:

题目描述: 给定一个长度为偶数的**环形** 01 字符串。(环形指, 第一个字符和最后一个字符是相邻的)
字符串初始每个字符都是白色。小葱想把一段**连续区间**染成红色, 使得红色的字符'0'数量等于白色的字符'0'数量, 红色的字符'1'数量等于白色的字符'1'数量。问有多少种不同的染色方法?
两个方案不同当且仅当存在一个某字符, 在一个方案是染成红色, 在另一个方案为白色。

输入描述: 第一行输入一个正整数 n , 代表字符串长度。
第二行输入一个长度为 n 的 01 字符串 (仅由字符'0'和字符'1'组成的字符串)
数据范围:
 $2 \leq n \leq 300000$ 。保证 n 是偶数。

输出描述: 合法的染色方案数。

补充说明:

示例1

输入: 2

11

输出: 2

说明: 将第一个数字染红为一个方案。

将第二个数字染红为一个方案。

示例2

输入: 4

0101

输出: 4

说明: 任意一个长度为2的区间染红均合法。

3. 解法:

算法思路:

滑动窗口:

长度固定的滑动窗口, 因为要想符合要求, 必定是一半一半的。

C++ 算法代码:

```
1 #include <iostream>
2 #include <string>
```

```

3
4 using namespace std;
5
6 int n;
7 string s;
8
9 int main()
10 {
11     cin >> n >> s;
12     int sum[2] = { 0 }; // 统计字符串中所有 0 和 1 的个数
13     for(auto ch : s)
14     {
15         sum[ch - '0']++;
16     }
17
18     int left = 0, right = 0, ret = 0, half = n / 2;
19     int count[2] = { 0 }; // 统计窗口内 0 和 1 的个数
20     while(right < n - 1) // 细节问题
21     {
22         count[s[right] - '0']++;
23         while(right - left + 1 > half)
24         {
25             count[s[left++] - '0']--;
26         }
27         if(right - left + 1 == half)
28         {
29             if(count[0] * 2 == sum[0] && count[1] * 2 == sum[1])
30             {
31                 ret += 2;
32             }
33         }
34         right++;
35     }
36
37     cout << ret << endl;
38
39     return 0;
40 }

```

Java 算法代码：

```

1 import java.util.*;
2
3 public class Main

```

```
4 {
5     public static void main(String[] args)
6     {
7         Scanner in = new Scanner(System.in);
8         int n = in.nextInt();
9         char[] s = in.next().toCharArray();
10
11         int[] sum = new int[2]; // 统计字符串中所有 0 和 1 的个数
12         for(int i = 0; i < n; i++)
13         {
14             sum[s[i] - '0']++;
15         }
16
17         int left = 0, right = 0, ret = 0, half = n / 2;
18         int[] count = new int[2]; // 统计窗口内 0 和 1 的个数
19         while(right < n - 1) // 细节问题
20         {
21             count[s[right] - '0']++;
22             while(right - left + 1 > half)
23             {
24                 count[s[left++] - '0']--;
25             }
26             if(right - left + 1 == half)
27             {
28                 if(count[0] * 2 == sum[0] && count[1] * 2 == sum[1])
29                 {
30                     ret += 2;
31                 }
32             }
33             right++;
34         }
35
36         System.out.println(ret);
37     }
38 }
```