1. Competition

```
# -*- coding: UTF-8 -*-
# description: 在一场比赛中,有n个检查点,比赛的要求是到达n-1个检查点即可,这些检查点排列在X
轴上,位置分别为x1,x2,...,xn,且允许以任意
            顺序访问检查点,比赛的开始位置为a,现在问完成比赛所需经过的最小距离是多少。
# example: input:3 10 (输入包含两行,第一行为两个参数n,a,其中1<=n<=1e5,-1e6<=a<=1e6)
             1 7 12 (第二行为n个整数,表示x1,x2,...,xn, 且-1e7<=xi<=1e6)
         output:7 (输出一个整数表示问题的解)
#
@param string line 一个测试用例
@return string 处理后的结果
def solution(line):
   points = [int(x) for y in line.split('\n') for x in y.strip().split()]
   n = points.pop(0)
   a = points.pop(0)
   if a <= points[0]:</pre>
      return points[-2] - a
   elif a >= points[-1]:
      return a - points[1]
   else: # 排除上面两种情况,说明起码有两个点,而a在两者间
      tmp_1 = min(a - points[0] + points[-2] - points[0], abs(points[-2] - a)
+ points[-2] - points[0])
      tmp_2 = min(abs(a - points[1]) + points[-1] - points[1], points[-1] - a
+ points[-1] - points[1])
      return min(tmp_1, tmp_2)
test = "3 10\n 1 7 12"
print(solution(test))
# 一共有n个点,设从小到大排序,x1到xn。由于要访问n-1个点,即抛弃一个点不访问。
# 设抛弃的点在中间,即2到n-1,由于要访问1和n,这些中间的点可以顺便访问,而不增加负担,
# 反而可以访问中间的点而不访问最小点或者最大点来减小负担。所以不访问的那个点要么是1,要么是n。而
这依赖于a的位置。
#假设a小于等于点1,则不访问的点是n。假设a大于等于点n,则不访问的点是1。这些都是平凡的情况。
# 设a在点1和点n之间,不失一般性,设不访问的点是n,则要访问点1到点n-1。
# 则最佳的访问的候选情况只有两种,一种是先向左访问到1,再向右访问到n-1,另外一种则恰好相反。
# 因为如果在中间某点转向,则有一段距离会被重复三次。一定是在点1或者点n-1处转向。
# 这两种访问中,前者重复了一遍a到点1,后者重复了一遍a到点n,比较则可知道最佳的访问。
# 则综上有: a<=x1时: d=X_(n-1) - a
        a>=xn时: d= a - x2
#
#
        x1<a<xn时:d在以下情况选最小的:
#
                1.不访问点n,则为 min{ a-x1+x(n-1)-x1, |x(n-1)-a|+x(n-1)-x1 }
                 2. 不访问点1,则为 min{ |a-x2|+xn-x2, xn-a+xn-x2}
#
```

2. pagoda

```
# -*- coding: UTF-8 -*-
# description: 小Q正在攀登一座宝塔,塔总共有n层,但是每两层之间的净高却不相同,所以造成了小Q爬
过每层的时间也不同,如果某一层的高度为x,
             那么爬过这一层所需的时间也是x。此外,小Q还会使用一种魔法,每用一次就可以让他向
上跳一层或两层。但是每次跳完后,小Q都会将魔法力
            用完,必须爬过至少一层才能再次跳跃,可以认为小Q需要跳两次一层才休息,最后也可以
跳到塔外即超过塔高,跳是不消耗时间的。
             现在,小Q想用最短的时间爬到塔顶,这个最短时间是多少?
                        (输入的第一行是一个数n,n表示塔的层数,n<=1e4)
# example: input:5
              3 5 1 8 4 (第二行为n个整数, h1, h2, . . . , hn, 为从下往上每层的高度,
1<=hi<=100)
         output:1 (输出一个数表示最短时间)
#
@param string line 一个测试用例
@return string 处理后的结果
H \oplus H
def solution(line):
   heights = [int(x) for y in line.split('\n') for x in y.strip().split()]
   num_layers = heights[0]
   if num_layers <= 2:</pre>
       return 0
   dp = [[0 for i in range(3)] for j in range(num_layers + 1)]
   dp[2] = [0, heights[1], heights[2]]
   dp[3] = [heights[1], heights[2], heights[3]]
   for i in range(4, num_layers + 1): # 注意dp和heights从1开始计数,0处填充的是其他数
据
       dp[i][0] = min(dp[i - 1][1], dp[i - 2][2])
       dp[i][1] = min(dp[i - 1][2], dp[i - 2][1] + heights[i - 1], dp[i - 2][0]
+ heights[i - 1])
       dp[i][2] = min(dp[i - 1][0] + heights[i], dp[i - 2][1] + heights[i])
   return min(dp[num_layers])
test = "5\n 3 5 18 8 4"
print(solution(test))
# 只要出现了爬的状态,则魔力变为2。最开始的状态是dp[0][2]=0
# 在n层的状态由以下构成{dp[n-1][2], dp[n-1][1], dp[n-1][0]+height[n],
                 dp[n-2][2], dp[n-2][1]+height[n], dp[n-2][1]+height[n-1]
    dp[n-2][0]+height[n-1]
1],
# 可以分成以下三组:
# dp[n][0] = min\{dp[n-1][1], dp[n-2][2]\}
\# dp[n][1] = min\{dp[n-1][2], dp[n-2][1] + height[n-1], dp[n-2][0] + height[n-1]\}
# dp[n][2] = min\{dp[n-1][0] + height[n], dp[n-2][1] + height[n]\}
# 那最短的时间就是 min{dp[n][0],dp[n][1],dp[n][2]}
```

3. card

```
# -*- coding: UTF-8 -*-
# description: 小Q有一叠纸牌,一共有n张,从上往下依次编号为1到n。现在小Q要对这叠纸牌反复做以下
#
                把当前位于顶端的牌扔掉,然后把新的顶端的牌放到新叠牌的底部。
#
            小Q会一直操作到只剩下一张牌为止。小Q想知道每次丢掉的牌的编号。
# example: input:7 (输入为一行,只有一个数字n, 1<=n<=1e6)
        output:1 3 5 7 4 2 6 (输出n个用空格间隔的整数,表示每次丢掉的牌的编
号)
@param string line 一个测试用例
@return string 处理后的结果
def solution(line):
   cards = [str(x + 1) for x in range(int(line))]
   res = []
   while len(cards) > 2:
      res += [cards.pop(0)]
      cards.append(cards.pop(0))
   return " ".join(res + cards)
print(solution(8))
```

4. checkerboard

```
# -*- coding: UTF-8 -*-
# description: 妞妞公主有一块黑白棋盘,该棋盘共有n行m列,任意相邻的两个格子都是不同的颜色(黑
或白),坐标为(1,1)的格子是白色的。
          这一天牛牛来看妞妞公主,和妞妞公主说:只要你告诉我n和m,我就能马上算出黑色方块
和白色方块的数量
          妞妞公主说:这太简单了。这样吧,我在这n行m列中选择一个左下角坐标为(x0,y0),右
上角坐标为(x1,y1)的矩形,把这个矩形里的共
                (x1-x0+1)*(y1-y0+1)个方块全部涂白,你还能算出黑色方块和白色方块
的数量吗?
          牛牛说: so easy,你可以在执行涂白操作后再选一个左下角坐标为(x2,y2),右上角坐
标为(x3,y3)的矩形,把这个矩形里面的方块
                全部涂黑,我仍然能够马上算出黑色方块和白色方块的数量。
          妞妞公主表示不相信,开始提问了T次。请问你能帮牛牛算出每次提问时棋盘的黑白方块
数量吗?
# example: input:3 (输入一共包含3*T+1行,第一行输入表示T,表示提问的次数,接下来的3*T行表示
T次提问,这里是3次提问)
                (第(1+3*i)行是两个整数n,m, 表示第i次提问时棋盘的大小)
```

```
1 1 1 3 (第(2+3*i)行是四个整数x0,y0,x1,y1, 表示第i次提问时涂白操作时
选取的两个坐标)
                1 1 1 3 (第(3+3*i)行是四个整数x2, v2, x3, v3, 表示第i次提问时涂黑操作时
#
选取的两个坐标)
                3 3
                1 1 2 3
#
                2 1 3 3
#
#
                3 4
                2 1 2 4
#
#
                1 2 3 3
               (数据限制: 1<=T<=1e4, 1<=x<=n<=1e9, 1<=y<=m<=1e9, x0<=x1, y0<=y1,
#
x2 <= x3, y2 <= y3)
#
                     (输出T行,每行两个整数表示白色方块的数量和黑色方块的数量)
#
          output:0 3
#
                 3 6
                 4 8
#
0.00
@param string line 一个测试用例
@return string 处理后的结果
def solution(line):
   def square_num(i1, j1, i2, j2):
       total = (i2 - i1 + 1) * (j2 - j1 + 1)
       if total & 1: # 总的格子数是奇数
           if (i1 + j1) & 1: # 奇数说明左下角为黑色
               return total // 2 + 1, total // 2 # 返回黑色格和白色格子数量
           else:
               return total // 2, total // 2 + 1
       else:
           return total // 2, total // 2
   input_data = [int(x) for y in line.split('\n') for x in y.strip().split()]
   T = input_data.pop(0)
   res = ""
   for times in range(T):
       tmp_matrix = input_data[10 * times:10 * (times + 1)] # n,m,加上八个坐标
值,一共10个元素
       n, m = tmp_matrix[:2]
       x0, y0, x1, y1 = tmp_matrix[2:6]
       x2, y2, x3, y3 = tmp_matrix[6:]
       x4, y4, x5, y5 = max(x0, x2), max(y0, y2), min(x1, x3), min(y1, y3)
       t1 = square_num(1, 1, m, n)[1]
       t2 = square_num(x0, y0, x1, y1)[0]
       t3 = square_num(x2, y2, x3, y3)[1]
       t4 = square\_num(x4, y4, x5, y5)[0] if x5 >= x4 and y5 >= y4 else 0
       white_num = t1 - t3 + (t2 - t4)
       black_num = n * m - white_num
       res += str(white_num) + " " + str(black_num) + "\n"
   return res
test1 = "3\n1 3\n1 1 1 3\n1 1 1 3\n3 3\n1 1 2 3\n2 1 3 3\n3 4\n2 1 2 4\n1 2 3 3"
print(solution(test1))
# output:
# 0 3
```

```
# 3 6
# 4 8
test2 = "5\n2 2\n1 1 2 2\n1 1 2 2\n3 4\n2 2 3 2\n3 1 4 3\n1 5\n1 1 5 1\n3 1 5
1\n4 4\n1 1 4 2\n1 3 4 4\n3 4\n1 2 4 2\n1 3 4 4\n3 4\n1 2 4 2\n2 1 3 3"
print(solution(test2))
# output:
# 0 4
# 3 9
# 2 3
# 8 8
# 4 8
# 总的格子数量是不变的,就是n*m,除了白色就是黑色,求得黑色方格就能知道白色方格,反之亦然。而黑
白的地位是等价的,不妨求白格数量。
# 设所有矩阵从1开始计数,分析最初的矩阵,可以发现两个涂色规律:
# 1. 设某个格子的坐标为(i,j),则i+j是偶数的话,该位置是白色,i+j是奇数的话,该位置是黑色。可
以画斜率为1的直线,很容易看出。
# 2. 不妨设一个矩阵的左下角格子是白色,若矩阵的格子总数为偶数,那么该矩阵内黑白格子数相同。
                        若矩阵的格子总数为奇数,那么该矩阵内白色格子比黑色格子多
一个。
   由于黑白地位等价,以上命题黑白可以互换,也是成立的。
# 所以根据以上两个观察,可以得到每次操作后黑白格子的数量。
# 设最初的黑白矩阵为A,被涂白的矩阵为B,被涂黑的矩阵为C。重点是B和C的交叉区域,即两者重叠的地方,
不妨设为D。
# A,B,C区域已给出,而B与C重叠的区域D则为: 左下角为(max(x0,x2), max(y0,y2)), 右上角为
(\min(x1, x3), \min(y1, y3))_{\circ}
# 要求白色格子的数量,就先求出A的白色格子数量t1,再求出B区域原来的黑色格子数量t2,再求出C区域原
来的白色格子数量t3,再求出D区域原来的黑色格子t4。
# 那么最终白色方块的数量就是t1- t3 + (t2-t4),即总的白格数量减去涂黑操作影响的白格子,再加上
涂白操作里面受到影响的黑格子数量(重叠区域的黑格要减去)。
```

5. sequence

```
# -*- coding: UTF-8 -*-
# description: 小Q得到了一个长度为n的序列A, A中的数各不相同,对于A中的每一个Ai, 求min |Ai-
Aj|,其中1<=j<i
            以及令上式取到最小值的j(记为Pi)。若最小值点不唯一,则选择使Aj较小的那个。
#
# example: input:3 (输入为两行,第一行是整数n,第二行n个数表示A1到An,用空格隔开,其中
n<=1e5, |Ai|<=1e9)
             1 5 3
#
        output:4 1 (输出为n-1行,每行2个用空格隔开的整数,分别表示当i取2到n时,对应的
min|Ai-Aj|和Pi的值,其中1<=j<i)
              2 1
@param string line 一个测试用例
@return string 处理后的结果
0.00
def solution(line):
```

```
A= [int(x) for y in line.split('\n') for x in y.strip().split()]
    n = A.pop(0)
    res =""
    for i in range(1,n):
        tmp = float('inf')
        tmp_aj,tmp_pi=0,0
        for j in range(i):
            if abs(A[i]-A[j])<tmp:
                tmp = abs(A[i]-A[j])
                tmp_aj = A[j]
                tmp_pi = j
            elif abs(A[i] - A[j]) == tmp and tmp_aj>A[j]:
                tmp_aj =A[j]
                tmp_pi = j
        res += str(tmp)+" "+str(tmp_pi+1)+"\n"
    return res
test="3\n1 5 3"
print(solution(test))
```