{% note info %} **摘要** Title: 1750. 救生员 Tag: 扫描线、差分、区间合并 Memory Limit: 64 MB Time Limit: 1000 ms {% endnote %}

Powered by: NEFU AB-IN

### Link

@TOC

# 1750. 救生员

## 题意

农夫约翰为他的牛开设了一个游泳池,他认为这将帮助它们放松并产出更多的奶。 为了确保安全,他雇佣了 N 头奶牛作为救生员,每头奶牛的工作班次都是一段连续的时间。 为了简单起见,游泳池每天的开放时间从时刻 0 到时刻 1000。 每个奶牛的工作班次都可以用两个整数来描述,它们分别表示该奶牛工作班次的开始时刻和结束时刻。 例如,从时刻 t=4 开始工作并在时刻 t=7 结束工作的救生员,它的工作时间为三个时间单位(请注意,时间"段"两端的端点>是时间轴上的"点")不幸的是,由于资金紧张问题,约翰不得不解雇一头奶牛。 请问通过合理裁员,剩余救生员的工作班次仍然可以覆盖的最大时间有多长? 一个时间间隔内如果存在至少一名救生员当值,那么这个时间间隔就认为是被覆盖的。

### 思路

核心思想都是, 枚举删除每个区间, 看剩下区间组成的长度最大值

- 扫描线 \$O(nlogn)\$ 学习地址 扫描线板子问题,即区间最大覆盖问题,用线段树进行优化 注意
  - 将时间段转化为时刻 \$[I, r) -> [I, r 1]\$
  - 核心思想就是由区间加法的线段树改写来的
  - 如果空间够的话,线段树最好开8倍
  - tr[p].len = (xs[tr[p].r + 1] xs[tr[p].l]) 注意我们线段树中每个**叶节点**(控制区间[l,l])不是指xs[l]坐标,而是指区间[**xs[l]**,**xs[l+1**]].线段树中其他节点控制的区间[l,r],也是指的x坐标轴的第一个区间到第个区间的范围,也就是xs[l]到xs[r+1]坐标的范围.
  - build(1, 0, len(xs) 1) 由于上面说了**叶节点表示的是区间**,所以建树可以少一个节点
  - tr[1].len 有效覆盖的最大长度
- 。 **区间合并** \$O(n^2)\$ 区间合并板子题,即合并区间后,求总体长度即可
- 差分 \$O(n^2logn)\$ 应该还有更优的差分做法,这里就是遍历每个点位统计长度
- 一维扫描线 同差分 将每个1, -1放入数组, 并进行排序, 枚举即可

## • 代码

○ 扫描线 1004ms

Author: NEFU AB-IN

```
Date: 2022-02-08 08:59:37
FilePath: \ACM\Acwing\1752.py
LastEditTime: 2022-02-08 21:15:21
#扫描线求区间最大覆盖
#学习地址: https://ncc79601.blog.luogu.org/scan-line
ls = lambda p: p << 1
rs = lambda p: p << 1 | 1
class Node(object):
   def __init__(self, l, r) -> None:
       self.1 = 1
       self.r = r
       self.len = ∅ # 区间内被截的长度
       self.tag = 0 # 被完全覆盖的次数
N = int(1010)
tr = [Node(0, 0) for _ in range(N << 3)]
def pushup(p):
   if tr[p].tag: #被覆盖过,这个区间是满的,覆盖长度就是这个区间的长度
       tr[p].len = (tr[p].r - tr[p].l + 1) #更新长度
   else: #否则
       tr[p].len = tr[ls(p)].len + tr[rs(p)].len #合并儿子信息
def build(p, l, r):
   tr[p] = Node(1, r)
   if 1 == r:
       return
   mid = 1 + r >> 1
   build(ls(p), l, mid)
   build(rs(p), mid + 1, r)
   pushup(p)
#1, r 是固定的, 二分的永远是tr[p].1和tr[p].r
def update(p, 1, r, d):
   if 1 <= tr[p].1 and tr[p].r <= r:
       tr[p].tag += d
       pushup(p)
       return
   #pushdown(p)
   mid = tr[p].l + tr[p].r >> 1
   if 1 <= mid:
       update(ls(p), l, r, d)
   if mid < r:
       update(rs(p), 1, r, d)
   pushup(p)
```

```
lst = []

if __name__ == "__main__":
    n = int(input())
    build(1, 0, N)
    for i in range(n):
        lst.append(list(map(int, input().split())))
        lst[i][1] -= 1 #时间段转化为时刻
        update(1, lst[i][0], lst[i][1], 1)

res = 0
    for i in range(n):
        update(1, lst[i][0], lst[i][1], -1)
        res = max(res, tr[1].len)
        update(1, lst[i][0], lst[i][1], 1)
    print(res)
```

#### ○ 扫描线+离散化 985ms

```
Author: NEFU AB-IN
Date: 2022-02-08 08:59:37
FilePath: \ACM\Acwing\1752.py
LastEditTime: 2022-02-09 11:29:37
#扫描线求区间最大覆盖
#学习地址: https://ncc79601.blog.luogu.org/scan-line
ls = lambda p: p << 1
rs = lambda p: p << 1 | 1
class Node(object):
    def __init__(self, l, r) -> None:
        self.1 = 1
        self.r = r
        self.len = 0 # 区间内被截的长度
        self.tag = ∅ # 被完全覆盖的次数
N = int(1010)
tr = [Node(0, 0) for _ in range(N << 3)]
lst = []
xs = []
L = [0 \text{ for } \_ \text{ in range}(N)]
R = [0 \text{ for } \_ \text{ in range}(N)]
def find(x):
```

```
1 = 0
    r = len(xs) - 1
   while 1 < r:
       mid = 1 + r >> 1
       if xs[mid] >= x:
           r = mid
       else:
           1 = mid + 1
    return r
def pushup(p):
    if tr[p].tag: #被覆盖过,这个区间是满的,覆盖长度就是这个区间的长度
       tr[p].len = (xs[tr[p].r + 1] - xs[tr[p].l]) #更新长度
   else: #否则
       tr[p].len = tr[ls(p)].len + tr[rs(p)].len #合并儿子信息
def build(p, l, r):
   tr[p] = Node(1, r)
   if 1 == r:
       return
   mid = 1 + r \gg 1
   build(ls(p), l, mid)
   build(rs(p), mid + 1, r)
   pushup(p)
#1, r 是固定的, 二分的永远是tr[p].1和tr[p].r
def update(p, 1, r, d):
   if 1 <= tr[p].l and tr[p].r <= r:
       tr[p].tag += d
       pushup(p)
       return
   #pushdown(p)
   mid = tr[p].l + tr[p].r >> 1
   if 1 <= mid:</pre>
       update(ls(p), l, r, d)
   if mid < r:</pre>
        update(rs(p), 1, r, d)
    pushup(p)
if __name__ == "__main__":
   n = int(input())
   for i in range(n):
       1, r = map(int, input().split())
       xs.append(1)
       xs.append(r)
       lst.append([1, r])
   xs = list(set(xs))
   xs.sort()
    build(1, 0, len(xs) - 1)
   for i in range(n):
```

```
L[i] = find(lst[i][0])
    R[i] = find(lst[i][1])
    update(1, L[i], R[i] - 1, 1)

res = 0

for i in range(n):
    update(1, L[i], R[i] - 1, -1)
    res = max(res, tr[1].len)
    update(1, L[i], R[i] - 1, 1)

print(res)
```

#### ○ 区间合并 1035ms

```
1.1.1
Author: NEFU AB-IN
Date: 2022-02-08 16:10:23
FilePath: \ACM\Acwing\1752.1.py
LastEditTime: 2022-02-09 09:22:21
lst = []
if name == " main ":
   n = int(input())
   for i in range(n):
       lst.append(list(map(int, input().split())))
   lst.sort() #先按左端点进行排序
   res = 0
   for i in range(n): #枚举删哪个数
       cnt = 0
       st, ed = -1, -1 #设置维护的区间的起始和终止
       for j in range(n):
          if i != j:
              if ed < lst[j][0]: #当维护的区间终点比枚举的区间起点小时,
说明这个区间已经不会有别的区间和它交集了
                 #那么就记录区间,并设置新的起始和终止
                 if st != -1 and ed != -1:
                     cnt += ed - st
                 st = lst[j][0]
                 ed = lst[j][1]
              else:
                  #否则更新区间终止点的最大值
                 ed = max(ed, lst[j][1])
       #别忘了记录最后一个区间的
       if st != -1 and ed != -1:
          cnt += ed - st
       res = max(res, cnt)
   print(res)
```

#### ○ **差分** 1108ms

```
Author: NEFU AB-IN
Date: 2022-02-09 10:05:28
FilePath: \ACM\Acwing\1752.2.py
LastEditTime: 2022-02-09 10:22:02
from collections import Counter
d = Counter()
a = []
if __name__ == "__main__":
    n = int(input())
    for i in range(n):
        1, r = map(int, input().split())
        d[1] += 1
        d[r] -= 1
        a.append((1, r))
    res = 0
    for i in range(n):
        d[a[i][0]] -= 1
        d[a[i][1]] += 1
        last, cnt, sum = 0, 0, 0
        for x in sorted(d.keys()):
            if cnt >= 1:
                sum += (x - last)
            cnt += d[x]
            last = x
        res = max(sum, res)
        d[a[i][0]] += 1
        d[a[i][1]] -= 1
    print(res)
```